

Karsten Schramm

Die Floppy 1541

Alles über die Programmierung
der VC 1541 vom Eröffnen einer
Datei bis zu Eingriffen in die
Arbeitsweise des DOS.
Lernen Sie Ihren eigenen
Programmierschutz und Ihr
schnelles Ladeprogramm selbst
zu entwickeln.

Mit komplettem kommentierten ROM-Listing

Ein Markt & Technik Buch

Vorwort für die elektronische Veröffentlichung:

Das Buch wurde durch Spiro Trikaliotis eingescannt und bearbeitet. Trotz Sorgfalt können Fehler nicht ausgeschlossen werden. Sollten Sie solche finden, kontaktieren Sie mich bitte unter meiner E-Mail-Adresse cbm@trikaliotis.net. Sollten sie Fragen oder Hinweise haben, wenden Sie sich bitte nicht an den Autor des Buches, sondern an mich.

Bitte respektieren Sie, dass die Rechte an dem Buch weiterhin beim Autor, Herrn Karsten Schramm, liegen.

Die Veröffentlichung in elektronischer Form erfolgt mit Genehmigung durch den Autor, bei dem ich mich hiermit noch einmal sehr herzlich bedanke. Ebenfalls bedanke ich mich bei Pearson Education Deutschland GmbH, Rechtsnachfolgerin des damaligen Markt&Technik Verlages, die bereitwillig sämtliche Rechte an dem Buch an den Autor zurückübertragen hat. Den Dank möchte ich dabei ausdrücklich Frau Stephanie Eckert und Pia Kleine von Pearson, sowie Herrn David Göhler vom WEKA Zeitschriftenverlag aussprechen; Herr Göhler hat den entscheidenden Tipp gegeben, durch den der richtige Ansprechpartner gefunden werden konnte.

Da ich das durch den Autor eingeräumte Recht zur Veröffentlichung nicht übertragen darf, weise ich darauf hin, dass das Buch nicht anderweitig zur Verfügung gestellt werden darf. Verweisen Sie bitte stattdessen auf meine Web-Seite <http://www.trikaliotis.net/Book> für den Download.

Der Text wurde so gut wie möglich in Originalform belassen. So wurde insbesondere darauf geachtet, dass die Seitenzahlen so gut wie möglich übereinstimmen. Da aber Seitenwechsel innerhalb eines Absatzes vermieden wurden ist es häufig so, dass der erste oder der letzte Absatz einer Seite auf der vorherigen oder nachfolgenden Seite erscheinen.

Alle enthaltenen Dateilistings in Anhang V wurden mit PETCAT (aus dem VICE Paket, <http://www.viceteam.org/>) aus Original-Dateien erzeugt.

Das ROM-Listing in Anhang II konnte per automatischer Bearbeitung nicht in ausreichender Qualität gescannt werden. Daher wurde scriptgesteuert ein Disassembler-Listing des Original-ROMs mittels VICE erzeugt und die Kommentare des Buchs in dieses Listing übertragen. Das Original-Layout blieb erhalten; trotz aller Sorgfalt kann es aber passiert sein, dass hierdurch kleinere Diskrepanzen eingeführt wurden.

Mit @ST markierte Fußnoten auf den Seiten wie auch diese Seite, die sie gerade lesen, sind in den Original-Büchern nicht vorhanden, sondern sind Anmerkungen, die bei der Bearbeitung entstanden sind.

Ich wünsche viel Spaß bei der Lektüre des Buches, welches sich auch hervorragend als Nachschlagewerk eignet.

Spiro Trikaliotis, 26. April 2006.

Karsten Schramm

Die Floppy 1541

Alles über die Programmierung der VC 1541 vom Eröffnen einer Datei bis zu Eingriffen in die Arbeitsweise des DOS. Lernen Sie Ihren eigenen Programmierschutz und Ihr schnelles Ladeprogramm selbst zu entwickeln.

Markt & Technik Verlag

CIP-Kurztitelaufnahme der Deutschen Bibliothek

Schramm, Karsten:

Die Floppy 1541: alles über d. Programmierung d. VC 1541
vom Eröffnen e. Datei bis zu Eingriffen in d. Arbeitsweise d. DOS /
Karsten Schramm. -
Haar bei München: Markt-und-Technik-Verlag, 1985.
ISBN 3-89090-098-4

Die Informationen im vorliegenden Buch werden ohne Rücksicht auf einen eventuellen Patentschutz veröffentlicht.
Warennamen werden ohne Gewährleistung der freien Verwendbarkeit benutzt.

Bei der Zusammenstellung von Texten und Abbildungen wurde mit größter Sorgfalt vorgegangen.
Trotzdem können Fehler nicht vollständig ausgeschlossen werden. Verlag, Herausgeber und Autoren können
für fehlerhafte Angaben und deren Folgen weder eine juristische Verantwortung noch irgendeine
Haftung übernehmen.

Für Verbesserungsvorschläge und Hinweise auf Fehler sind Verlag und Herausgeber dankbar.

Alle Rechte vorbehalten, auch die der fotomechanischen Wiedergabe und der Speicherung in elektronischen Medien.
Die gewerbliche Nutzung der in diesem Buch gezeigten Modelle und Arbeiten ist nicht zulässig.

»VC 1541« ist eine Produktbezeichnung der Commodore Büromaschinen GmbH, Frankfurt, die ebenso wie der Name
Commodore Schutzrecht genießt. Der Gebrauch bzw. die Verwendung bedarf der Erlaubnis
der Schutzrechtsinhaberin.

15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2

89 88 87 86 85

ISBN 3-89090-098-4

© 1985 by Markt & Technik, 8013 Haar bei München
Alle Rechte vorbehalten
Einbandgestaltung: Grafikdesign Heinz Rauner
Druck: Schoder, Gersthofen
Printed in Gennany

Vorwort

Lieber Leser,

mit diesem Buch halten Sie ein Werk in Ihren Händen, das Ihnen die Programmierung der Floppystation 1541 nahebringen soll.

Sind Sie Anfänger auf dem Gebiet, erfahren Sie alles Wichtige, das Sie zum Verständnis der Funktionsweise der Floppy benötigen. Sind Sie schon fortgeschrittener Programmierer, erhalten Sie mit diesem Buch ein leistungsfähiges Nachschlagewerk, das Ihnen in vielen Situationen und Fragen weiterhelfen wird.

Die grundlegende Bedienung der Floppy, das heißt, die Handhabung des Ladens und Speicherns von Programmen sollte Ihnen schon vertraut sein. Dieses Buch wird Sie dann in Techniken einführen, die es Ihnen erlauben, Ihre Floppy effektiv einzusetzen und schließlich sogar eigene Eingriffe in den Ablauf des DOS vorzunehmen.

Ich wünsche Ihnen nun viel Spaß bei der Lektüre dieses Buches und bei der Erforschung der 1541 und deren Möglichkeiten.

Karsten Schramm

Inhaltsverzeichnis

1	Die Floppy 1541	11
1.1	DOS -Was ist das?	13
1.2	Kontakt mit der 1541	14
1.3	Der Kommandokanal	15
2	Datenspeicherung mit der 1541	21
2.1	Das Inhaltsverzeichnis auf Diskette	23
2.2	Programm-(PRG)-Files auf der 1541	24
2.3	Die sequentielle (SEQ) Datenspeicherung ..	25
2.4	Datenspeicherung in USR-Files	28
2.5	Datenspeicherung mit relativen (REL) Files ..	29
3	Das Diskettenformat der 1541	33
3.1	Der Aufbau einer neu formatierten Diskette ..	35
3.1.1	Aufbau einer Spur	37
3.1.2	Aufbau eines Sektors	38
3.1.3	Verkettung von Sektoren	38
3.2	Aufbau der BAM	39
3.2.1	Das Formatkennzeichen	40
3.2.2	Die Block Availability Map	41
3.2.3	Der Name einer Diskette	42
3.2.4	Die ID einer Diskette	43
3.3	Aufbau des Directory	43
3.3.1	Fileeinträge im Directory	44
3.4	Aufbau von Programm-(PRG)-Files	48
3.5	Aufbau von sequentiellen (SEQ) Files ..	48
3.6	Aufbau von User-(USR)-Files	49
3.7	Aufbau von relativen (REL) Files	49
3.7.1	Aufbau der Datenblöcke	50
3.7.2	Aufbau der Side-Sektor-Blocks	50
3.8	Aufbau von deleted (DEL) Files ..	52
4	Direktzugriff auf die Floppy 1541 ..	55
4.1	Was ist Direktzugriff?	57
4.2	Die Direktzugriffsbefehle	57
4.2.1	Öffnen eines Direktzugriffskanals ..	57
4.2.2	Der BLOCK-READ-(B-R)-Befehl ..	59
4.2.3	Der BUFFER-POINTER-(B-P)-Befehl ..	61
4.2.4	Der BLOCK-WRITE-(B-W)-Befehl ..	61
4.2.5	Der BLOCK-ALLOCATE-(B-A)-Befehl ..	62

4.2.6	Der BLOCK-FREE-(B-F)-Befehl	63
4.2.7	Der MEMORY-READ-(M-R)-Befehl	64
4.2.8	Der MEMORY-WRITE-(M-W)-Befehl	65
4.2.9	Der MEMORY-EXECUTE-(M-E)-Befehl	66
4.2.10	Der BLOCK-EXECUTE-(B-E)-Befehl ..	67
4.3	Die USER-(U)-Befehle	68
4.4	Ein Sonderling: der &-Befehl	69
5	Die Speicherorganisation der 1541	73
5.1	Der RAM-Bereich der 1541	75
5.1.1	Die Zeropage	77
5.1.2	Die Page 1	77
5.1.3	Die Seite 2	78
5.1.4	Die Pufferspeicher der 1541	78
5.2	Die beiden Schnittstellenbausteine der 1541	79
5.2.1	Der Buskontroller (BC) VIA 6522	79
5.2.2	Der Diskontroller (DC) VIA 6522	81
5.3	Der ROM-Bereich der 1541	82
5.3.1	Die Aufgaben des DOS	82
5.3.2	Die Arbeitsweise des 6502 Mikroprozessors	83
5.3.3	Die Arbeit im Hauptprogramm	85
5.3.4	Die Arbeit im Diskontroller-Modus	85
5.3.5	Die Technik der Jobschleife ..	86
6	Das Ausführen von Programmen im Pufferspeicher	89
6.1	Aufruf von Unterprogrammen aus dem ROM	91
6.2	Nutzung des DOS Hauptprogramms	91
6.3	Nutzung der Jobschleife	93
6.3.1	Die Steuerung des Laufwerksmotors ..	95
6.3.2	Die Steuerung des Stepermotors	95
6.3.3	Lesen eines Blocks in den Pufferspeicher	96
6.3.4	Schreiben eines Blocks auf Diskette	97
7	Die Aufzeichnung von Daten auf der Diskette	99
7.1	Aufbau eines Sektors auf der Diskette	101
7.1.1	Aufbau des Blockheaders	102
7.1.2	Aufbau eines Datenblocks	103
7.2	Die Technik beim Schreiben auf Diskette ..	104
7.2.1	Die SYNC-Markierungen	104
7.2.2	Die GCR-Kodierung	107
7.3	Das Schreiben von Bits auf Diskette	111
7.3.1	Funktionsweise eines Schreib-/Lesekopfes	111
7.3.2	Speichern von Daten auf Diskette	114
7.3.3	Lesen der Daten von Magnetschichten	115

7.3.4	Timing beim Schreiben und Lesen	117
8	Wiederherstellen zerstörter Disketten	119
8.1	Das Wiederherstellen gelöschter Files	121
8.2	Retten einer Diskette nach der Formatierung	122
8.2.1	Retten nach der kurzen Formatierung	122
8.2.2	Retten nach der langen Formatierung	124
8.3	Lesen von fehlerhaften Files	124
8.3.1	Rettung bei Soft-Errors	125
8.3.2	Rettung bei Hard-Errors	126
8.4	Retten von physikalisch zerstörten Disketten	127
9	Funktionsweise von Softwareschutz auf Disketten	129
9.1	Schreiben von definierten Fehlern auf Diskette	131
9.2	Verändern der Reihenfolge der Sektoren	132
9.3	Verändern der Abstände zwischen den Sektoren	133
9.4	Das Arbeiten mit illegalen Spuren	133
10	Der serielle Bus der 1541	135
10.1	Die Arbeitsweise des seriellen Bus	138
10.2	Spooling von Diskette	140
10.3	Dem seriellen Bus Beine gemacht	143
11	Die Hardware der 1541	147
11.1	Das Laufwerk der 1541	149
11.2	Eingriffe in die Platine bei der 1541	150
11.3	Tips zur Behandlung der Floppy	153
12	Fehler im DOS 2.6 der 1541	155
13	Die 1541 im Vergleich zu den anderen CBM-Floppies	159
Anhang I:	RAM-Belegung der 1541	163
Anhang II:	DOS-Listing der 1541	175
Anhang III:	Liste des gesamten Befehlssatzes mit Kurzbeschreibung	379
Anhang IV:	Liste der Fehlermeldungen des DOS 2.6	387
Anhang V:	Programmlistings	395
Stichwortverzeichnis		423

1

Die Floppy 1541

1 Die Floppy 1541

Mit der Floppy 1541 und ihrer Vorgängerin, der 1540, hat Commodore als erste Computerfirma auch dem Hobbyanwender für seine Privatzwecke die schnelle Massenspeicherung ermöglicht. Es ist ja noch gar nicht lange her, daß dieses Privileg nur den Großanwendern vorbehalten war; Diskettenstationen waren für den Hobbybetrieb einfach zu teuer, und so mußte sich der Heimcomputerfan mit Kassettenrekordern begnügen.

Jetzt sieht die Sache allerdings anders aus, und viele von Ihnen, liebe Leser, werden sich Ihre Floppystation gar nicht mehr wegdenken können.

So werden wir denn damit beginnen, die Floppystation zu erforschen, und langsam aber sicher werden Sie erkennen, daß Sie es hier mit mehr als nur einem einfachen Massenspeicher zu tun haben. Den Freaks unter Ihnen sei empfohlen, die nun folgenden Kapitel für Einsteiger zu übergehen und sich zu den Abschnitten für Fortgeschrittene zu begeben (Kapitel 4 ff.).

1.1 DOS - Was ist das?

Sicherlich werden Sie schon oft über die Bezeichnung 'DOS' oder 'Disk Operating System' gestolpert sein und sich gefragt haben, was dieser Ausdruck eigentlich zu bedeuten hat. Nun, was für Ihren Commodore 64 oder VC 20 das Betriebssystem und der BASIC-Interpreter ist, das ist für die Floppystation das DOS, was auf deutsch etwa 'Diskettenbetriebssystem' heißt. Wenn Sie nun Ihre Floppy zum Arbeiten einschalten, dann beginnt dort intern, genau wie im Computer, ein Programm abzulaufen, das im ROM gespeichert ist. Dieses Programm ist das DOS. Es sorgt dafür, daß Sie mit Ihrer 1541 überhaupt arbeiten können, indem es die Befehle entgegennimmt, auf Fehler durchsucht und gegebenenfalls ausführt....

Oho! Das hört sich doch genauso an, wie eine Beschreibung der Abläufe im Computer. Genau! Sie haben soeben eine Eigenschaft aller Commodore Floppies kennengelernt. Wir haben es hier nicht nur mit einfachen Laufwerken zu tun, sondern mit sogenannten Floppystationen oder 'intelligenten' Laufwerken. Diese Geräte sind mehr als nur einfache Massenspeicher; es sind vollständige Computer, mit eigenen Mikroprozessoren, Speichern und Betriebssystemen. Diese Bauart hat sowohl Vor- als auch Nachteile:

Vorteile:

- Ausführung von Befehlen, ohne die Rechenzeit des Computers zu beanspruchen.
- Es wird kein Speicher im Computer benötigt.
- Es können mehrere Computer auf eine Floppystation zugreifen.
- Befehle können unabhängig vom Computer ausgeführt werden.

Nachteile:

- Das DOS ist unveränderlich im ROM gespeichert.
- Direkte Manipulation auf Diskette sind schwierig.

1.2 Kontakt mit der 1541

Die Unabhängigkeit der Floppystation bringt natürlich auch gewisse Probleme, außer den schon erwähnten Nachteilen, mit sich. So sind beim Dialog zwischen Computer und Diskettenstation einige bestimmte Regeln zu beachten. Da die 1541 nicht einfach als Speicherstelle behandelt werden kann, wie das beim Bildschirmspeicher der Fall ist, müssen wir einen anderen Weg gehen, um Zugang zur Diskette zu bekommen.

Die Floppystation ist über einen sogenannten seriellen Bus mit dem Computer verbunden. Diese Verbindung erlaubt den Anschluß vieler Peripheriegeräte an den Computer, wobei jedem Gerät eine Adresse, ähnlich einer Hausnummer, zugeordnet wird. Mit Hilfe dieser Adresse kann vom Anwender ein beliebiges Peripheriegerät angesprochen werden; die Commodore Floppies haben üblicherweise den Wert 8. Schickt der Computer eine 8 als Gerätenummer auf den

Bus, geht die Floppy in den Bereitschaftszustand und erwartet weitere Zeichen, zum Beispiel:

- LOAD, SAVE und VERIFY Kommandos.
- Floppy-Befehle, die über den Kommandokanal geschickt werden.
- Daten, die über Datenkanäle gesendet werden.

Die BASIC-Anweisungen in der ersten Zeile bedürfen keiner weiteren Erläuterung; die beiden folgenden Zeilen sollen uns jedoch im Verlauf dieses Buches noch intensiver beschäftigen, wobei wir mit dem Kommandokanal beginnen wollen.

1.3 Der Kommandokanal

Die 1541 stellt uns mehrere sogenannte Kanäle zur Verfügung, mit denen wir mit ihr kommunizieren können und zwar Kanäle mit den Nummern von 0 bis 15. Die Kanäle 0 und 1 werden hierbei vom DOS bei LOAD und SAVE benötigt. Die Nummern 2 bis 14 stehen dem Anwender als Datenkanäle zur freien Verfügung und erlauben den Informationsaustausch zwischen Floppy und Computer. Der Kanal mit der Nummer 15 schließlich ist der Kommandokanal, auf dem Meldungen und Befehle übergeben werden.

Uns soll jetzt vorerst nur dieser Kommandokanal interessieren, da wir mit seiner Hilfe gleich einen Befehl an die Floppy schicken werden.

Schalten Sie also schon einmal ihren Computer und die Floppystation ein.....
ach übrigens, bestimmt werden auch Sie schon vom Handbuch der 1541 verwirrt worden sein, da sich noch nicht einmal die deutsche und die englische Fassung darüber einig sind, welches der beiden Geräte, Floppy oder Computer, denn nun zuerst eingeschaltet werden soll. Was dieses Dilemma betrifft, so kann ich Sie beruhigen; Es ist völlig egal, welches der beiden Geräte Sie zuerst einschalten. Dies ist auch einleuchtend, nachdem Sie schon erfahren haben, daß sowohl die Floppystation, als auch die Zentraleinheit eigene Computer sind und somit keine 'Buspriorität' eingehalten werden muß.

Sinnvoller ist allerdings das Einschalten aller Peripheriegeräte - auch der Floppy - vor dem Computer, da dieser beim Starten ein RESET-Signal über den Bus schickt und so alle angeschlossenen Geräte in den Ausgangszustand versetzt.

Aber jetzt wieder zum eigentlichen Thema dieses Kapitels. Während Sie sich vielleicht noch überlegen, in welcher Reihenfolge Sie Ihr System starten, möchte ich schon einmal auf die Bedienung des Kommandokanals von BASIC aus eingehen.

Generell sieht der Ablauf folgendermaßen aus:

- Öffnen eines Files mit dem OPEN-Befehl.
- Senden von Kommandos mit PRINT#.
- Empfangen von Daten mit GET# oder INPUT#.
- Schließen des Files mit CLOSE.

Die Syntax des OPEN-Befehls lautet:

OPEN File#, Geräte#, Kanal#

Dabei bedeuten:

File# - logische Filenummer (1-127)
Geräte# - die Gerätenummer (in unserem Fall normalerweise 8)
Kanal# - die Sekundäradresse oder Kanalnummer (0-15)

Die Syntax des PRINT#-Befehls lautet:

PRINT# File#,Data1;Data2;....

Dabei bedeuten:

File# - logische Filenummer (1-127)
Data - sind die Zeichen, die zur Floppy geschickt werden sollen. Sie bestehen aus:
 1) Zeichenketten in Anführungszeichen ("")
 2) Zahlen oder Variablen
 3) CHR\$-Werten

Die Syntax von INPUT# und GET# lautet;

```
INPUT# File#, Variab1el, Variable2, ....
```

```
GET# File#, Variab1el, Variable2, ....
```

Dabei bedeutet:

File# - logische Filenummer (1-127)

Variable - eine Textvariable, die die eingelesene Zeichenkette aufnehmen soll.

Die Syntax von CLOSE ist:

```
CLOSE File#
```

Dabei bedeutet:

File# - logische Filenummer (1-127)

Damit genug der Theorie und nun zur Praxis:

```
OPEN 1,8,15
```

Mit diesem Befehl eröffnen wir ein File mit der Nummer 1, adressieren die Floppystation mit der Nummer 8 und reservieren uns dort den Kommandokanal für den weiteren Dialog (Sekundäradresse 15).

Da Ihnen der N-Befehl zum Formatieren einer neuen Diskette aus dem Handbuch bestens bekannt ist, möchte ich Sie bitten, eine leere Diskette zu nehmen und diese in das Laufwerk einzuführen. Anschließend senden wir genannten Befehl zur Floppy:

```
PRINT#1,"N:NEUE DISKETTE,ND"
```

Haben Sie die Zeile richtig eingetippt, hören Sie jetzt, wie das Laufwerk anläuft und die Diskette zu formatieren beginnt; der eigentliche Sinn des Formatierens wird in Kapitel 3 erörtert. (Im Anhang dieses Buches finden Sie eine Aufstellung aller im Commodore Handbuch besprochenen Befehle in einer kurzen Zusammenstellung; genauer werden wir später auf die Direktzugriffsbefehle eingehen).

Da wir ja glücklicherweise über ein "intelligentes" Laufwerk verfügen, meldet sich der Computer sofort nach der Befehlsübergabe wieder mit READY, und wir können dort weiterarbeiten, während die Floppystation noch mit der Ausführung beschäftigt ist.

Nun kann die Floppy Kommandos entgegennehmen und ausführen. Was aber viele nicht wissen, ist die Tatsache, daß die 1541 auch über einen sehr großen Vorrat an Rückmeldungen verfügt, die dem Anwender meistens verlorengehen, da das Commodore-BASIC ohne Erweiterungen nicht für deren Anzeige ausgelegt ist. Eine solche Meldung erfolgt nach jeder Befehlssausführung, und anhand dieser kann der Anwender sehr schnell feststellen, was für ein Fehler, zum Beispiel bei Blinken der Leuchtdiode, vorliegt.

Da diese Meldungen auch über den Kommandokanal zurückgeschickt werden, ist es für uns kein Problem, diese anzuzeigen, nachdem die Floppy ihre Arbeit beendet hat:

```
10 OPEN1,8,15
20 GET#1,A$:PRINT A$;:IF ST <>64 THEN 20
30 CLOSE1
```

Mit diesem kleinen Programm, das Sie übrigens in jedes größere BASIC-Programm als Unterprogramm einfügen können, wird der Kommandokanal der Floppystation ausgelesen und auf dem Bildschirm angezeigt. Die Zeile 20 könnte selbstverständlich auch lauten:

```
20 INPUT#1,A,B$,C,D:PRINT A;B$;C;D
```

Wurde das Formatieren der Diskette ordnungsgemäß abgeschlossen, meldet sich die Floppy mit

```
00, OK,00,00
```

Andernfalls ist beim Formatieren ein Fehler aufgetreten, und es erscheint eine der im Anhang aufgeführten und ausführlich beschriebenen Fehlermeldungen. An unserem Programm wird Ihnen sicher aufgefallen sein, daß die GET#-Schleife zum Holen der Meldung die Statusvariable ST benutzt. Diese Variable nimmt immer den Wert 64 an, wenn die Floppy eine vollständige Dateneinheit gesendet hat. An der folgenden Tabelle können Sie die Belegung des Statuswertes ablesen, der in der Speicherstelle 144 (\$90) gespeichert ist, oder den Sie über ST aufrufen können:

Statusbit	Ursache, wenn Bit = 1
0	Time-Out beim Schreiben
1	Time-Out beim Lesen
2	Block beim Laden zu kurz (Tape)
3	Block beim Laden zu lang (Tape)
4	Fehler beim Lesen (Tape)
5	Fehler in Prüfsumme (Tape)
6	EOI - keine weiteren Daten mehr
7	EOT - Ende der Übertragung

Tabelle 2.1 Belegung der Statusbits

Wie Sie sehen, ist über den Kommandokanal ein vollständiger Dialog mit der Floppystation möglich. Wenn Sie mit dem auf der Commodore DEMO-Diskette vorhandenen "DOS 5.1" arbeiten, ist das Auslesen des Fehlerkanals sehr viel einfacher, und auch die übrige Bedienung der Floppy wird stark erleichtert.

2

**Datenspeicherung mit der
1541**

2 Datenspeicherung mit der 1541

Dieses Kapitel ist der Datenspeicherung gewidmet, die nicht nur aus dem Abspeichern von Programmen besteht, sondern auch der Verwaltung großer Datenmengen, beispielsweise Kundenkarteien, dient und so dem Anwender ein weiteres großes Anwendungsgebiet seines Heimcomputers erschließt.

Die Datenspeicherung ist zwar auch mit einem Kassettenrekorder möglich; dieser kann es jedoch, was Geschwindigkeit und Komfort betrifft, nicht im geringsten mit einer Floppystation aufnehmen. In der Tat werden Sie in diesem Kapitel Möglichkeiten der Datenverwaltung kennenlernen, die Sie bestimmt kaum für möglich gehalten haben, zumal es Commodore wieder einmal prächtig verstand, die Fähigkeiten seines Produktes geheimzuhalten.

2.1 Das Inhaltsverzeichnis auf Diskette

Bevor wir in die Datenspeicherung einsteigen, möchte ich einmal kurz auf das Inhaltsverzeichnis einer Diskette, das Directory, eingehen. Diese Eigenschaft der Anlage eines Directory fällt dem Einsteiger wohl als erstes angenehm auf, wenn er von der Datasette auf die Floppystation wechselt. Dank dieser Einrichtung hat man den Inhalt einer Diskette ständig zur Verfügung und kann auf jedes Programm individuell zugreifen, ohne erst andere Daten überlesen zu müssen.

Außer den Namen der einzelnen Files wird deren Länge, Typ und schließlich noch der verbleibende Platz auf der Diskette angegeben; so hat man immer den Überblick und erspart sich das lästige 'Spekulieren', wenn man auf Programmsuche ist.

Mit der Befehlsfolge

```
LOAD"$",8
```

wird das Directory einer Floppystation der Nummer 8 in den Speicher des Computers gelesen und kann so mit LIST angezeigt werden.

ACHTUNG!!! BASIC-Programme im Speicher werden überschrieben!

Da das Directory von der Floppy genauso wie ein herkömmliches File behandelt wird, kann der Anwender dessen Inhalt in einer Datei problemlos verwalten. Diese Eigenschaft ermöglicht das Auslesen des Directory vom Programm aus, ohne es zu zerstören. Ein Listing dazu finden Sie im Anhang dieses Buches.

2.2 Programm-(PRG)-Files auf der 1541

Tippen Sie einmal folgende Zeile ein:

```
10 REM DIES IST EIN TEST
```

Danach speichern Sie dieses 'Programm' mit `SAVE"TEST",8` auf Ihre neu formatierte Diskette und laden das Directory. Das sehen wir uns nun an; es sollte ungefähr so aussehen:

```
0 "NEUE DISKETTE " ND 2A
1 "TEST"          PRG
663 BLOCKS FREE.
```

Sie sehen den Namen des eben abgespeicherten Testprogramms und dahinter die Angabe des Filetyps 'PRG'.

Dieses Kürzel ist die Bezeichnung für mit `SAVE` abgespeicherte Programme und sagt Ihnen, daß Sie diesen Titel mit `LOAD` wiedereinlesen können.

Außer diesem Filetyp gibt es noch ein paar weitere, auf die wir gleich eingehen werden.

2.3 Die sequentielle (SEQ) Datenspeicherung

Diese Art der Datenspeicherung ist die Standardmethode für das Verwalten großer Datenmengen. Wollen Sie zum Beispiel eine Kartei führen, werden Sie selbst mit einem Commodore 64 schnell an die Grenzen des Hauptspeichers stoßen und sich nach einer externen Speichermöglichkeit umsehen müssen.

Zu diesem Zweck des Ablegens von Daten ist die sequentielle Datenspeicherung die einfachste und auch für den Anfänger schnell beherrschbare Methode, wenn auch nicht gerade die schnellste. Doch dazu später mehr.

Im Prinzip geht man hier den gleichen Weg wie bei der Programmspeicherung; die Daten werden der Reihe nach (sequentiell) auf Diskette geschrieben und können ebenso wieder in den Speicher des Computers eingelesen werden. Diese Methode der Speicherung kennen Sie vielleicht schon vom Arbeiten mit der Kassette her, da sie im Prinzip identisch abläuft; die Floppystation bietet aber auch hier wieder einige Vorteile gegenüber der Arbeit mit der Datasette:

- 1) Der Datenzugriff erfolgt um einiges schneller.
- 2) Späteres Anfügen von Daten ohne vorheriges Überlesen der gesamten Datei möglich.

Zur Verdeutlichung wollen wir auf unserer Testdiskette eine sequentielle Datei eröffnen; zuvor jedoch erst die allgemeine Syntax beim Eröffnen einer Datei auf Diskette:

```
OPEN File#,Geräte#,Kanal#,"Filename,Filetyp,Betriebsart"
```

Hierbei bedeuten:

File#	- die logische Filenummer (1-127)
Geräte#	- die Geräteadresse (hier normalerweise 8)
Kanal#	- die Kanalnummer (hier 2-14)
Filename	- Name des Files (maximal 16 Zeichen)
Filetype	- Es können sämtliche Filetypen geöffnet werden; hierbei ist:
	P das Kürzel für PRG-File
	S das Kürzel für SEQ-File

U das Kürzel für USR-File
L das Kürzel für REL-File
Betriebsart - Modus, in dem ein File geöffnet werden soll:
R File zum Lesen öffnen
W File zum Schreiben öffnen
A File für Append (Anhängen von Daten) öffnen

Da die Datenverwaltung mit dem Computer ein sehr komplexes Gebiet ist, welches allein schon ganze Bücher füllen würde, mochte ich mich an dieser Stelle auf das allernötigste, das zum Verständnis der Datenspeicherung notwendig ist, beschränken.

Eröffnen wir also jetzt eine Testdatei mit dem Namen "SEQ-DATEI":

```
OPEN1,8,2,"SEQ-DATEI,S,W"
```

Wie aus der Zeile hervorgeht, haben wir ein sequentielles File zum Schreiben geöffnet. Jetzt wollen wir etwas in diese Datei hineinschreiben:

```
PRINT#1,"DIES IST EIN SEQUENTIELLES FILE"
```

Danach schließen wir die Datei mit

```
CLOSE1
```

Dieses Schließen einer geöffneten Datei vor dem Wechseln einer Diskette oder anderen Diskettenoperationen ist äußerst wichtig, da das offengebliebene File sonst als ungültig deklariert wird, und die Floppy bei dem Versuch, dieses File später einmal zu lesen, eine Fehlermeldung ausgibt. Auch ein nachträgliches Schließen dieses Files ist nicht möglich. Im Directory erkennt man ein nicht geschlossenes File an einem Sternchen (*) vor dem Filetyp.

Sollte Ihnen dennoch einmal dieser Fehler unterlaufen, so verzweifeln Sie nicht. Solange Sie nicht den VALIDATE-Befehl anwenden, wird Ihrem File nichts passieren. Im Anhang finden Sie ein Programm, das Ihnen das File mit einem Trick ordnungsgemäß schließt.

Haben wir unsere Testdatei ordnungsgemäß geschlossen, sehen wir uns das Inhaltsverzeichnis unserer Diskette an und entdecken, daß dort unser Testfile mit einem 'SEQ' als Filetyp hinzugekommen ist.

Das Einlesen des abgespeicherten Inhalts müssen wir mit Hilfe eines kleinen Programms vollziehen, da INPUT und GET im Direktmodus nicht gestattet sind;

```
10 OPEN1,8,2,"SEQ-DATEI,S,R"  
20 INPUT#1,A$  
30 PRINTA$
```

Nach einem RUN erscheint ein uns bekannter Text;

```
DIES IST EIN SEQUENTIELLES FILE
```

Jetzt hat es nicht so fatale Folgen, wenn wir den CLOSE-Befehl vergessen; die Floppy erinnert uns aber mit einer dauernd brennenden Leuchtdiode an unser Vergehen, und so wollen wir das Versäumte schnell nachholen:

```
CLOSE1
```

Sie haben jetzt die eigentliche Funktion der Leuchtdiode am Laufwerk der 1541 kennengelernt: sie brennt grundsätzlich, wenn ein Zugriff auf ein File erfolgt; ein LOAD oder SAVE ist ja letztendlich auch nichts anderes als das Eröffnen eines PRG-Files und dann das Schreiben beziehungsweise Lesen von Daten.

Nun aber noch zur dritten Filebetriebsart, dem Append. Hier ist es uns erlaubt, ein einmal zum Schreiben geöffnetes und wieder geschlossenes File abermals zu öffnen, um weitere Daten hinzuzufügen:

```
OPEN1,8,2,"SEQ-DATEI,S,A"
```

Wieder geht die Leuchtdiode am Laufwerk an und zeigt uns an, daß der Zugriff stattfinden kann:

```
PRINT#1,"DIES IST EINE VERLAENGERUNG"  
CLOSE1
```

Würden Sie jetzt erneut die Daten auslösen, was Sie nun schon können müßten, wäre es allerdings erforderlich, den INPUT#-Befehl zweimal anzuwenden, da wir ja auch zweimal mit PRINT# etwas in die Datei hineingeschrieben haben.

Zum Abspeichern von Daten mit PRINT# einmal ein paar grundsätzliche Bemerkungen:

Wie beim PRINT-Befehl auf dem Bildschirm, ist auch beim PRINT#-Befehl zur Peripherie zu beachten, daß nach jedem abgeschlossenen Befehl automatisch ein CHR\$(13) ('RETURN') mit übergeben wird. Dies kann man vermeiden, indem man jedesmal nach dem zu übergebenden Text ein Semikolon ';' schreibt. Es wird dann der Zeilenvorschub genau wie auf dem Bildschirm unterdrückt:

```
PRINT#1,"BEISPIEL MIT SEMIKOLON";
```

Liest man die Daten mit INPUT#, erfolgt der Lesevorgang immer bis zum nächsten 'RETURN'. Dies ist wichtig zu wissen, wenn beim Abspeichern von Daten in einem File das 'RETURN' durch die oben genannte Methode unterdrückt wurde. Ist der Text nämlich länger als 255 Zeichen, muß mit GET# eingelesen werden, da sonst ein '?STRING TOO LONG ERROR' die Folge ist.

Dies sollte genügen, um Sie mit der sequentiellen Datenspeicherung vertraut zu machen. Wie Sie sicherlich schon bemerkt haben, können auch PRG-Files zum direkten Auslesen durch INPUT# oder GET# auf oben genannte Art geöffnet werden; diese Möglichkeit ist die Grundlage für Filekopierprogramme.

Weitere Anwendungen der Datenspeicherung und Anregungen zur eigenen Programmierfähigkeit finden Sie im Anhang.

2.4 Datenspeicherung in USR-Files

Die USER-(USR)-Files stellen eine Abart der sequentiellen Files dar, sind in Aufbau und Bedienung jedoch identisch (von ein paar zusätzlichen Aufgaben einmal abgesehen). Sie bilden zum Beispiel die Grundlage für das sogenannte 'Spooling'. Unter Spooling versteht man beispielsweise die Ausgabe von Daten auf einem Drucker, ohne daß der Computer blockiert wird. Dieser Trick funktioniert mit einer Floppy auf die Art, daß die entsprechenden Daten, zum Beispiel ein Listing, auf Diskette abgespeichert werden, und dann ein Programm nur zwischen Floppy und Drucker abläuft, welches die

Drucksteuerung übernimmt. (Wie das funktioniert, erfahren Sie in den Kapiteln für Fortgeschrittene).

Glücklicherweise versetzt uns der CMD-Befehl in die Lage, alle Bildschirmausgaben auf den Drucker oder auf die Floppy umzuleiten, so daß das Ablegen eines Programmlistings in einem File zu einem Kinderspiel wird:

```
10 OPEN1,8,2,"LISTING,U,W"  
20 CMD1  
30 LIST
```

```
CLOSE1
```

Dieses Programm listet sich selbst in ein `USR-File` namens 'LISTING', und Ihnen bleibt nur noch, dieses File anschließend von Hand zu schließen.

2.5 Datenspeicherung mit relativen (REL) Files

Dies ist die letzte Möglichkeit der Datenspeicherung und zugleich auch die schnellste und komplizierteste. Mit ihr sollte sich nur beschäftigen, wer schon Erfahrung in der Arbeit mit der Floppy hat und einen möglichst schnellen Datenzugriff benötigt. Die relative Datenspeicherung wird in den Handbüchern der 1541 nicht einmal erwähnt, obwohl sie gegenüber der sequentiellen Datenspeicherung enorme Vorteile besitzt. Das einzige Problem, mit dem der Anwender hier zu kämpfen hat, ist die umständliche Handhabung einer relativen Datei, da sie eigentlich für das BASIC 4.0 der großen Commodore Computer ausgelegt ist. Dennoch meine ich, daß es sich lohnt, diese komfortable Methode der Datenverarbeitung kennenzulernen.

Bei der sequentiellen Datenverwaltung hatten wir immer das Problem, daß wir bei einer sehr langen Datei alle Daten durchlesen mußten, um an eine bestimmte Stelle zu gelangen. Die relative Datenspeicherung geht hier einen anderen Weg:

Es wird davon ausgegangen, daß jeder Datensatz, der bestimmte Informationen enthält, nur eine bestimmte Länge hat. Jeder dieser Datensätze wird jetzt durchnummeriert, das heißt, Sie können durch Angabe der jeweiligen Nummer auf jeden beliebigen Datensatz direkt zugreifen, was die Geschwindigkeit um einiges erhöht.

Das Anlegen einer Datei geht jetzt allerdings etwas anders vor sich:

- Öffnen der Datei nach bekanntem Schema. Dabei wird die Datensatzlänge angegeben.
- Der allerletzte Datensatz wird markiert.
- Die Datei wird ordnungsgemäß geschlossen.

Um dieses Prinzip zu verdeutlichen, legen wir auf unserer Testdiskette eine relative Datei an:

```
OPEN1,8,2,"REL-FILE,L,"+CHR$(100)
```

Wie Sie sehen, ist jetzt anstelle der Betriebsart des Files die Datensatzlänge in Form eines CHR\$-Codes angegeben. In unserem Fall beträgt diese Länge 100 Zeichen, wobei darauf zu achten ist, daß diese 100 Zeichen inklusive des 'RETURN', das am Ende jedes PRINT# gesendet wird, zu zählen sind. Die tatsächliche Datensatzlänge reduziert sich deshalb auf 99 Zeichen.

Als nächstes wollen wir den letzten Datensatz markieren. Dies erfolgt durch Freigeben desselben. Mit freigeben ist hier gemeint, daß der Datensatz mit CHR\$(255)-Bytes vollgeschrieben wird, da er erst dann zum Zugriff zugelassen ist. Das Freigeben eines Datensatzes hat zur Folge, daß auch alle Datensätze mit niedrigeren Nummern bis zum letzten beschriebenen freigegeben werden, was seine Zeit benötigt. Um diese Angelegenheit ein für allemal zu erledigen, geben wir den allerletzten Datensatz frei.

Für diesen Zweck verwenden wir erstmals den Positionier-(P)-Befehl; dabei sollten Sie nicht vergessen, daß es sich um einen Befehl handelt, der über den Kommandokanal geschickt werden muß. Die Syntax lautet:

```
PRINT# File#, "P"CHR$(Kanal#)CHR$(NrLo)CHR$(NrHi)CHR$(Stelle)
```

Hierbei bedeuten:

File# - die logische Filenummer (1-127)
Kanal# - die Kanalnummer (2-14)
NrLo - das niederwertige Byte der Anzahl der Datensätze
NrHi - das höherwertige Byte der Anzahl der Datensätze
Stelle - die Nummer des Zeichens in einem Datensatz, auf das
 positioniert werden soll.

Die beiden Werte NrLo und NrHi sind die zwingende Aufspaltung der Nummer des Datensatzes, da in einem CHR\$-Statement nur Werte bis maximal 255 vorkommen dürfen, wir aber durchaus 1000 Datensätze haben können. Mit den folgenden Formeln lassen sich die Werte aus der Gesamtanzahl berechnen:

```
NrHi = INT(Gesamtanzahl/256)
NrLo = Gesamtanzahl-NrHi*256
```

Als Beispiel mag die folgende Zeile dienen:

```
OPEN2,8,15
PRINT#2,"P"CHR$(2)CHR$(34)CHR$(3)CHR$(23)
CLOSE2
```

Wir positionieren auf einen Datensatz der Nummer $3*256+34 = 802$ und zwar auf das 23. Zeichen.

Aber jetzt zu unserer Datei. Wir wollen die gesamten Datensätze freigeben, sagen wir 200 Stück:

```
OPEN2,8,15
PRINT#2,"P"CHR$(2)CHR$(200)CHR$(0)CHR$(1)
PRINT#1,CHR$(255)
CLOSE1:CLOSE2
```

Das kann eine Weile dauern. Ein Grund, warum es jedesmal beim Neueröffnen einer Datei sofort erfolgen sollte.

Das Blinken der Leuchtdiode am Laufwerk der 1541 sollte Sie übrigens nicht irritieren. Es tritt dann auf, wenn Sie nur den P-Befehl, aber noch nicht das CHR\$(255)-Byte senden. Der Grund liegt in der Tatsache, daß Sie auf einen Datensatz positionieren wollen, der noch nicht angelegt ist. Das Anlegen erfolgt anschließend sofort durch das Senden des Bytes. Verwunderlich ist außerdem, daß die LED während des Freigebens nicht brennt; aber auch das ist normal und sollte Sie nicht stören.

Nach dem Schließen der Datei sollten Sie jetzt ein bißchen mit Lesen und Schreiben experimentieren, damit Sie sich an die Anwendung gewöhnen und sich die Beispielprogramme im Anhang zu Gemüte führen können. Vergessen Sie aber nicht, daß Sie vor einem Schreibzugriff jedesmal erst mit dem P-Befehl an die Stelle gehen müssen, die beschrieben werden soll. Das gleiche gilt für einen Lesezugriff.

Ein Schreibbeispiel:

```
OPEN 1,8,2,"REL-DATEI,L"CHR$(100)
OPEN 2,8,15
PRINT#2,"P"CHR$(2)CHR$(30)CHR$(0)CHR$(1)
PRINT#1,"DIES IST EIN SCHREIBBEISPIEL";
```

Das Schließen der Datei erfolgt analog zur sequentiellen Datei. Vergessen Sie dabei auch den Kommandokanal nicht.

Genauso, wie wir in einen Datensatz hineinschreiben, können wir auch wieder herauslesen:

```
10 OPEN1,8,2,"REL-DATEI,L"CHR$(100)
20 OPEN2,8,15
30 PRINT#2,"P"CHR$(2)CHR$(30)CHR$(0)CHR$(1)
40 A$=""
50 FORX=1T0100
60 GET#1,X$:IFX$=CHR$(255)THEN PRINTA$;GOTO 80
70 A$=A$+X$:NEXT X
80 CLOSE1:CLOSE2
```

In diesem Programm benutzen wir zum Lesen eine GET#-Schleife, die mit dem Vorgang aufhört, sobald sie auf das 'Leerkennzeichen' CHR\$(255) stößt.

Wegen der Größe des Pufferspeichers kann bei der 1541 immer nur eine relative Datei auf einmal geöffnet sein. Es kann allerdings noch zusätzlich ein sequentielles File geöffnet werden. Arbeiten Sie nur mit sequentiellen Files, können Sie 3 Dateien gleichzeitig offen halten.

3

Das Diskettenformat der 1541

3 Das Diskettenformat der 1541

Sicherlich haben Sie sich schon einmal gefragt, was das soll: Formatieren. Was passiert in der Floppy, wenn sie diesen über eine Minute dauernden Vorgang beginnt, wobei sie jede Spur der Diskette abfährt? Warum 'rattert' die Floppy während des Formatierens? Nun, wir werden in diesem Abschnitt zwar nicht auf die internen Vorgänge der Floppy eingehen - dies soll später geschehen - aber wir wollen untersuchen, wie eine Diskette nach der Formatierung aussieht und was das Ganze für einen Sinn hat.

3.1 Der Aufbau einer neu formatierten Diskette

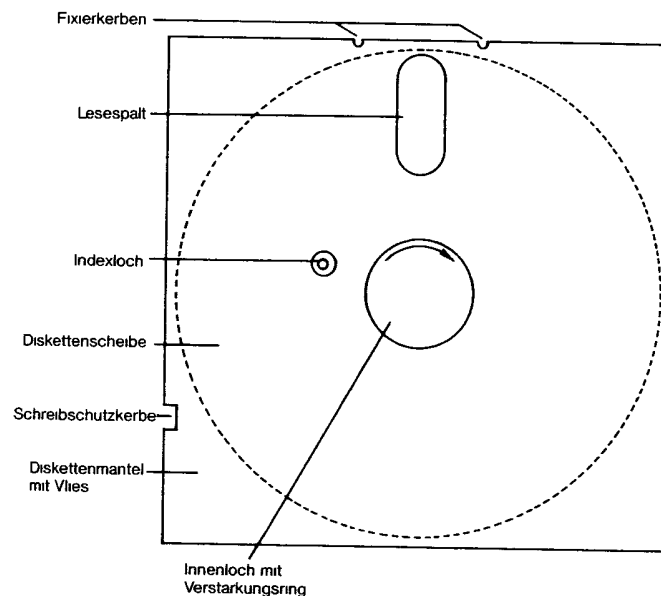


Bild 3.1 Darstellung einer Diskette im Schema

Es gibt insgesamt zwei Arten der Datenspeicherung auf Diskette. Die sogenannte hardsektorierte und die softsektorierte Datenspeicherung.

Sicherlich ist Ihnen schon einmal das sogenannte Indexloch, eine kleine Öffnung in der Magnetscheibe neben dem Loch in der Mitte der Diskette, aufgefallen. Dies ist bei den von Ihnen normalerweise verwendeten Disketten nur ein Loch. Es gibt jedoch auch Disketten mit vielen dieser Indexlöcher. Es handelt sich hierbei um hardsektorierte Disketten.

Hardsektoriert arbeitende Laufwerke bestimmen anhand dieser Löcher die Position der Magnetscheibe, damit Daten gefunden oder zusammenhängend geschrieben werden können.

Softsektoriert arbeitende Laufwerke verwenden nur das eine Loch zur Positionsbestimmung und schreiben sich die übrigen erforderlichen Markierungen direkt auf Diskette. Den Vorgang des Markensetzens nennt man Formatieren.

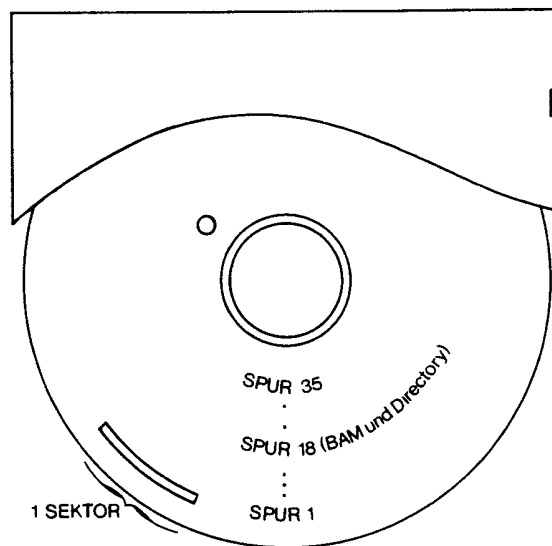


Bild 3.2 Belegung einer formatierten Diskette

3.1.1 Aufbau einer Spur

Wie Sie aus Bild 3.2 erkennen können, ist eine auf der 1541 formatierte Diskette in 35 Spuren (meistens wird der englische Ausdruck 'Track' verwendet) aufgeteilt, wobei Track 1 ganz außen und Track 35 ganz innen auf der Diskette liegt.

Jeder Track einer Diskette ist wiederum in kleinere Einheiten, sogenannte Sektoren, untergliedert. Diese Sektoren sind von 0 beginnend bis zur maximalen Anzahl durchnummeriert.

Die Zählweise von Null an sollten Sie sich angewöhnen, da sie bei der Arbeit mit dem Computer üblich ist und sehr oft verwendet wird.

Die maximale Anzahl der Sektoren pro Track ist verständlicherweise unterschiedlich, da zum Beispiel Track 1 um einigis länger ist als Track 23. Tabelle 3.1 zeigt diese Aufteilung:

Tracknummer	Anzahl der Sektoren
01 - 17	21 (00-20)
18 - 24	19 (00-18)
25 - 30	18 (00-17)
31 - 35	17 (00-16)

Tabelle 3.1 Anzahl der Sektoren für jeden Track

Track 1 enthält beispielsweise 21 Sektoren, die entgegen dem Uhrzeigersinn angeordnet sind.

3.1.2 Der Aufbau eines Sektors

Sektoren stellen im Gesamtaufbau einer Diskette die kleinste Einheit dar und enthalten jeweils einen Block Daten. Das sind 256 Bytes. Durch die Numerierung auf einer Diskette kann man jeden Block gezielt anwählen, indem man einfach die Spur- und Sektornummer angibt. Zu diesem Zweck besteht jeder Sektor auf der Diskette aus einem Vorspann und dem dazugehörigen Datenblock. Der Vorspann enthält die Nummer des Sektors und der Spur. Der Datenblock besteht aus den schon angesprochenen 256 Bytes an Information.

Das Anwählen und die Verwaltung der Sektoren geschieht im Normalfall vom DOS automatisch, und wir merken gar nichts davon. Die einzige Information, die uns das DOS im Normalmodus mitteilt, steht im Directory und bezeichnet die Anzahl der Blöcke, aus denen ein File besteht.

3.1.3 Verkettung von Sektoren

Wie Sie schon wissen, kann ein File aus sehr vielen Blöcken bestehen, und jeder Block ist in einem anderen Sektor untergebracht. Wie erkennt das DOS, welche der insgesamt 683 Blöcke einer Diskette zu jenem bestimmten File gehören, das wir gerade laden wollen?

Die Lösung dieses Problems ist einfach. In Wirklichkeit können wir nämlich in einem Datenblock, obwohl dieser aus 256 Bytes besteht, nur 254 Bytes an Daten abspeichern, da die ersten zwei Bytes eines jeden Datenblocks als sogenannte Linker benutzt werden. Diese Linker dienen der Verkettung der Sektoren und enthalten in Byte 0 die Spur- und in Byte 1 die Sektornummer des nächsten Blocks dieser Datei.

Wenn Sie ein Programm mit 3 Blöcken Länge laden wollen, lädt das DOS den ersten Block und schickt ihn zum Computer; danach "sieht" es anhand des Linkers, wo der zweite Block steht und liest diesen

ebenfalls. Ist der letzte Block gelesen, muß das DOS erkennen, daß es nun aufhören soll. Zu diesem Zweck steht im letzten Datenblock jeweils 0 als Spurnummer. Da diese nicht existiert, bricht das DOS den Vorgang ab; Byte 1 enthält dann die Anzahl der benutzten Bytes im Block.

Die eben beschriebene Verkettung von Blöcken ist bei allen Anwendungen üblich. Sie sollten sich diesen Abschnitt deshalb gut einprägen.

3.2 Aufbau der BAM

So, jetzt wird's interessant. Wir dringen nämlich schon ziemlich tief in das Innenleben der Floppystation ein und wollen uns ansehen, wie das DOS erkennt, welchen Namen eine Diskette hat und ob diese gewechselt wurde, oder woher die Floppy weiß, daß ein Block schon beschrieben ist.

Die Überschrift dieses Kapitels werden Sie vielleicht mit einem leichten Lächeln bedacht haben: BAM? Was soll denn das sein? Nun, BAM ist eine Abkürzung für den englischen Ausdruck 'Block Availability Map', was übersetzt etwa 'Blockbelegungsplan' heißt.

Wie Sie vielleicht schon wissen, ist der Track 18 einer jeden Diskette vom DOS reserviert und steht dem Anwender nicht zur freien Verfügung. Auf dieser Spur werden alle wichtigen Werte (unter anderem auch das Inhaltsverzeichnis einer Diskette) abgespeichert. Sie werden sich vielleicht sogar schon Gedanken über einen eventuellen Druckfehler in diesem Buch gemacht haben, als ich in Kapitel 3.1.3 von 683 Blöcken gesprochen habe, obwohl man bei einer leeren Diskette im Directory nur '664 blocks free" lesen kann. Diese Differenz kommt durch Track 18 zustande, der 19 Sektoren enthält.

Nun aber zur BAM. Dieser Blockbelegungsplan steht in Block 18,0 (Track 18 und Sektor 0) zusammen mit noch einigen anderen Werten.

Tabelle 3.2 zeigt den Inhalt dieses Blocks:

Bytes von bis	Bedeutung der entsprechenden Bytes
000 - 001	Linker zum nächsten Block im Directory; steht immer auf 18/01
002 - 002	Formatkennzeichen \$41 ('A')
003 - 003	00; keine Funktion
004 - 143	Bitmuster der BAM; für jeden Track sind dabei 4 Bytes reserviert
144 - 161	Diskettenname; Leerstellen sind mit \$A0 (160) aufgefüllt
162 - 163	Diskettenidentifikation (ID)
164 - 164	\$A0 (160) 'SHIFT SPACE'
165 - 166	Formatkennzeichen für Anzeige im Header des Directory; enthält bei der 1541 die Bytes \$32 und \$41; ASCII-Zeichen '2A'
167 - 170	\$A0 (160) 'SHIFT SPACE'
171 - 255	normalerweise unbenutzt; kann bei manchen Disketten den Inhalt 'BLOCKS FREE.' Haben

Tabelle 3.2 Inhalt des Blocks 18,0 einer Diskette

3.2.1 Das Formatkennzeichen

Bevor wir in Block 18,0 intensiver einsteigen, möchte ich Sie auf ein Programm im Anhang aufmerksam machen. Es handelt sich um einen Diskettenmonitor/Editor, mit dem Sie das im folgenden Gesagte leicht selbst überprüfen können.

Die Tabelle 3.2 enthält eine Aufstellung des Inhalts von Block 18,0. Sie können erkennen, daß auch hier die ersten beiden Bytes als Linker dienen; sie enthalten üblicherweise 18,1, was einen Zeiger auf den ersten Block des Directory darstellt. Darauf kommen wir im Anschluß zu sprechen.

Byte 2 enthält das Formatkennzeichen der Diskette. Es handelt sich hier um den Wert 65 (\$41), der ein 'A' darstellt. Dieses A bekommen Sie zu sehen, wenn Sie sich das Directory einer Diskette anzeigen lassen. Es steht dann hinter dem Diskettenamen '2A'. Was ist nun die Funktion dieses Wertes?

Commodore stellt eine ganze Reihe von Floppystationen her. Angefangen bei der 1541 bis hin zur CBM 8250. Jede dieser Stationen hat ihre eigene Formatierungsroutine und da fast alle Floppys andere Aufzeichnungskapazitäten haben, unterscheiden sich auch deren Formatierungsroutinen und letztendlich deren formatierte Disketten mehr oder weniger voneinander. Die Folge ist, daß zum Beispiel eine 4040 keine Disketten der 8250 Stationen lesen und diese schon gar nicht beschreiben kann.

Damit keine Pannen passieren, ordnet man jeder Floppystation ein eigenes Formatkennzeichen zu. Bei der 1541 ist es ein "A", bei der 8050 ein 'C'. Werden nun Disketten vertauscht, bricht die Floppy ihre Arbeit mit einer Fehlermeldung ab.

3.2.2 Die Block Availability Map

Byte 3 des Blocks 18,0 enthält ein Nullbyte und hat bei der 1541 keine Funktion.

Jetzt kommt erst die eigentliche BAM mit ihrem Verzeichnis über alle freien und belegten Blöcke der Diskette. Hierbei sind für jede Spur 4 Bytes reserviert. Das jeweils erste Byte gibt die Zahl der verfügbaren Blöcke dieser Spur an, und die restlichen 3 Bytes bilden eine Gesamtheit von 24 Bits, wobei jedes '1'-Bit einen freien und jedes '0'-Bit einen belegten Block repräsentiert. Eine Aufstellung zeigt Tabelle 3.3.

Byte	Bitnummer	Funktion der einzelnen Bits
0	0-7	Anzahl der freien Sektoren dieses Tracks
1	0	Jeweils ein Bit dieser 3 Bytes zeigt den Zustand eines Sektors dieser Spur an. Dabei bedeutet: Bit=1: Sektor frei Bit=0; Sektor belegt
2	1	
3	2	
	3	
	4	
	5	
	6	
	7	

Tabelle 3.3 Eintrag eines Tracks in der BAM

Die gesamte BAM belegt die Bytes von 4 bis 143, so daß wir mit Byte 144 fortfahren.

3.2.3 Der Name einer Diskette

Die Bytes 144 bis 161 enthalten den Namen einer Diskette, der beim Formatieren vom Benutzer festgelegt wird. Die Länge dieses Namens ist maximal 16 Zeichen; bei kürzeren Namen werden die restlichen Bytes mit 'SHIFT SPACE' (entspricht dem Wert 160 oder \$A0) aufgefüllt.

3.2.4 Die ID einer Diskette

Die Bytes 162 und 163 enthalten die ebenfalls bei der Formatierung festgelegte Diskettenidentifikation oder kurz ID genannt. Das DOS kann mit ihrer Hilfe erkennen, ob eine Diskette gewechselt wurde, da dann automatisch neu initialisiert werden muß. Aus diesem Grund ist es unbedingt nötig, daß jede Diskette eine andere ID erhält. Wurde das Initialisieren nämlich unterbleiben, wäre die BAM im Speicher der Floppy nicht mehr aktuell, und eine Katastrophe beim nächsten Schreibvorgang wäre die Folge.

Byte 164 enthält wieder den Wert 160 (\$A0) und die Bytes 165 und 166 sind mit den ASCII-Zeichen '2A' belegt, wobei das 'A' eine Kopie von Byte 2 des Blocks darstellt. Das Zeichen "2" steht für die DOS-Version mit der gearbeitet wird (CBM DOS V2.6).

In den Bytes 167 bis 170 treffen wir wiederum auf den Wert 160 (\$A0).

Die restlichen Bytes des Blocks (171 bis 255 oder \$AB bis \$FF) sind normalerweise nicht von Bedeutung und können unterschiedlichen Inhalt aufweisen. Manchmal steht dort die Meldung 'BLOCKS FREE'.

3.3 Aufbau des Directory

Im vorigen Abschnitt erfuhren Sie etwas über die Daten, die sich das DOS sichert, um eine Fehlbedienung der beschriebenen Disketten auszuschließen. Diese etwas graue Theorie, die uns in Kapitel 3 begleitet, ist leider zwingend notwendig, um die Vorgänge in der Floppy voll zu verstehen und dann eventuell selber in diese Vorgänge einzugreifen, um Manipulationen an der 1541 vorzunehmen.

Jetzt soll uns zum Beispiel das eigentliche Inhaltsverzeichnis der Diskette interessieren. Woher weiß das DOS, an welcher Stelle der Diskette welches Programm mit welchem Namen steht? Alles Fragen, die Sie nach dem Durcharbeiten dieses Abschnittes leicht beantworten können.

Bytes von bis	Belegung der Bytes im Directory
000 - 001	Zeiger auf Track und Sektor des nächsten Directoryblocks
002 - 031	1. Fileeintrag
034 - 063	2. Fileeintrag
066 - 095	3. Fileeintrag
098 - 127	4. Fileeintrag
130 - 159	5. Fileeintrag
162 - 191	6. Fileeintrag
194 - 223	7. Fileeintrag
226 - 255	8. Fileeintrag

Tabelle 3.4 Inhalt eines Blocks des Directory

In Tabelle 3.4 sehen Sie den Aufbau von Block 18,1, auf den wir schon durch den Linker in 18,0 hingewiesen wurden. Hier steht der erste Block des eigentlichen Directory. Wie üblich bilden die beiden ersten Bytes einen Zeiger. Steht Byte 0 auf Null, ist der betrachtete Block der letzte dieses Directory.

3.3.1 Fileinträge im Directory

Nach dem Linker folgt auch schon der erste Eintrag eines Files. Jeder dieser Einträge besteht aus 30 Bytes und enthält alle wichtigen Informationen über das jeweilige Programm. Tabelle 3.5 zeigt den Aufbau eines solchen Eintrags:

Bytes von bis	Bedeutung der Bytes im Eintrag
000 - 000	Filetyp (siehe Tabelle 3. 6.)
001 - 002	Track- und Sektornummer des ersten Blocks im File
003 - 018	Filename; Leerstellen sind mit \$A0 (160) aufgefüllt
019 - 020	Track und Sektor des ersten Side-Sektor-Blocks (nur REL Dateien)
021 - 021	Recordlänge (nur REL Dateien)
022 - 025	Zwischenspeicher bei DOS-Operationen
026 - 027	Zwischenspeicher für Track und Sektor des neuen Files beim Überschreiben mit REPLACE '@'
028 - 029	Länge des Files in Blöcken auf Diskette (L/H)

Tabelle 3.5 Aufbau eines Fileeintrags im Directory

Das erste Byte eines jeden Eintrages gibt demnach den Filetyp an, der hier vorliegt. Tabelle 3.6 zeigt diese Kennzeichnung:

Bitnummer	Funktion des Bits
0	Kennzeichnung des Filetyps
1	0000 - DEL 0011 - USR
2	0001 - SEQ 0100 - REL
3	0010 - PRG
4	keine Funktion
5	keine Funktion
6	Bit=1 zeigt SCRATCH-Schutz an
7	Bit=0 zeigt offenes File an

Tabelle 3.6 Belegung der Bits im Filetyp

Wie man sieht, kann der Filetyp durch die Bits 0 bis 2 beschrieben werden, so daß noch Bits für andere Informationen freibleiben. Die Bits 3 bis 5 sind unbenutzt. Bei Bit 6 entdecken Sie eine Funktion, die Ihnen bisher wahrscheinlich unbekannt war: hier kann man ein File vor dem Löschen mit SCRATCH schützen, indem man dieses Bit auf 1 setzt. Im Directory steht daraufhin ein '<'-Zeichen hinter dem Filetyp zur Kennzeichnung der geschützten Datei. Im Anhang finden Sie ein Programm, das Ihnen das Aufbringen des SCRATCH-Schutzes ermöglicht. Auch ein Löschen dieser Funktion, also ein Wiederfreigeben des Files ist mit dem Programm realisierbar.

Aha, werden Sie sagen, wenn sie sich die Funktion von Bit 7 des Bytes ansehen. Es kennzeichnet, ob ein File ordnungsgemäß geschlossen wurde und steht dann auf 1. Können sie sich noch an Kapitel 2 erinnern? Dann werden Sie wissen, daß im Anhang ein Programm existiert, welches ein versehentlich offen gelassenes File nachträglich schließt. Dieses Programm setzt einfach besagtes Bit auf 1. Wie so etwas funktioniert, erfahren Sie in Kapitel 4.

Jetzt aber wieder zurück zu unseren Einträgen im Directory. Wir wollen uns die Belegung der übrigen Bytes einmal genauer ansehen.

Die Bytes 1 und 2 des Eintrags im Directory geben den Track und den Sektor an, in dem der erste Block des Files abgelegt ist.

Die Bytes 3 bis 18 enthalten den Namen des Files, wie schon im Namen der Diskette, ergänzt mit 'SHIFT SPACE' = 160 (\$A0).

Die Bytes 19 und 20 des Eintrags werden nur bei relativen Dateien benutzt und enthalten dann Track- und Sektornummer des ersten Side-Sektor-Blocks. Was das ist, erfahren Sie in Kapitel 3.7.

Byte 21 hat ebenfalls nur bei relativen Dateien eine Funktion und enthält dann die Länge der Records (Datensätze; siehe auch Kapitel 2.5).

Da die Bytes 22 bis 25 keine Funktion erfüllen, kommen wir gleich zu den Bytes mit den Nummern 26 und 27. Diese enthalten Track und Sektor des neuen Files, falls das vorherige mit REPLACE ('@:') überschrieben wurde (nur Zwischenspeicherfunktion).

Schließlich noch die Bytes 28 und 29; sie geben die Anzahl der Blöcke in einem File an. Dabei bestimmt Byte 28 den niederwertigen Teil dieser Zahl.

Wie aus der Tabelle 3.4 zu erkennen ist, enthält ein Block auf der Diskette 8 Fileeinträge. Insgesamt sind bis zu 144 Einträge pro Diskette möglich.

Nachdem wir uns nun durch soviel trockene Theorie durchgearbeitet haben, müssen wir feststellen, daß uns das alles im Augenblick relativ wenig angeht, da uns das DOS hier normalerweise alle Arbeit abnimmt. Also wollen wir uns nun einem Gebiet zuwenden, welches uns schon mehr berührt. Es handelt sich um den Aufbau von Files.

Wie sieht so ein sequentielles File, in dem wir wie selbstverständlich Daten abspeichern, überhaupt aus? Was unterscheidet PRG-Files und ÜSR-Files?

Zu diesem Zweck sehen wir uns jeden Filetyp genau an.

3.4 Aufbau von Programm-(PRG)-Files

Dieser Filetyp ist uns allen bestens bekannt. In PRG-Files werden Computerprogramme mit "SAVE" abgelegt und mit "LOAD" wieder geladen. Die Verkettung von Blöcken wurde schon in Kapitel 3.1.3 behandelt und gilt auch für diesen Filetyp. Eine andere Sache ist aber die Startadresse des Programms im Speicher des Computers. Wie Sie wissen, lassen sich Programme durch `LOAD"Name",8` und durch `LOAD"Name",8,1` laden, wobei letztere Möglichkeit dann gebraucht wird, wenn es sich um Maschinenprogramme handelt, die in einem ganz bestimmten Speicherbereich laufen.

In jedem ersten Block eines PRG-Files haben Sie nämlich nicht wie allgemein üblich Platz für 254 Daten, sondern nur für 252 Bytes. Den Grund können Sie sich jetzt schon fast denken: In den Bytes 2 und 3 des Blocks steht die Anfangsadresse des Programms im Computer, und zwar enthält Byte 2 dabei den niederwertigen Teil der Adresse. Laden Sie jetzt ein Programm nur mit Gerätenummer 8, wird diese Adresse ignoriert, und das Programm wird an den Beginn des BASIC-Speichers geladen; andernfalls, das heißt mit Sekundäradresse 1, nimmt der Computer als Ladeadresse die auf der Diskette angegebene und schreibt das Programm zum Beispiel ab 49152 (`$C000`) in den Speicher.

Der letzte Block eines jeden Programms ist, wie allgemein üblich, dadurch gekennzeichnet, daß er als Linker für die Spur den Wert 0 enthält. Die Sektornummer ist dann keine Sektornummer mehr, sondern enthält die Anzahl der belegten Bytes im letzten Block.

3.5 Aufbau von sequentiellen (SEQ) Files

Mit den sequentiellen Files haben wir uns in Kapitel 2.3 schon auseinandergesetzt, nur ging es dort nicht um deren Aufbau, sondern rein um die Methode der Datenspeicherung. Jetzt soll uns interessieren, wie die Floppy die Daten abspeichert, die sie durch den `PRINT#`-Befehl zugeschickt bekommt.

SEQ-Files stellen den Standardtyp der Datenspeicherung dar und sind deshalb sehr einfach aufgebaut. Die Blöcke sind durch die übliche Verkettung miteinander verbunden. Auch die Endmarkierung ist identisch mit der der PRG-Files.

Der einzige Unterschied zu den PRG-Files besteht im ersten Datenblock, in dem bei den SEQ-Files ganze 254 Bytes Daten abgelegt werden können, da sie keine Anfangsadresse benötigen.

3.6 Aufbau von User-(USR)-Files

Die USR-Files stellen eine Sonderform der SEQ-Files dar. Sie sind im Aufbau mit diesen identisch, dienen jedoch anderen Zwecken, wie das schon erwähnte Umleiten der Bildschirmausgabe, um ein Spooling durchführen zu können.

Auf die Anwendung von USR-Files werden wir noch öfter zu sprechen kommen.

3.7 Aufbau von relativen (REL) Files

Dieser Filetyp ist mit Abstand der komplizierteste, wie schon die Handhabung relativer Dateien vermuten läßt. Das aufwendige an dieser Datenspeicherung ist, daß sie aus mehreren, voneinander unabhängigen, Datensätzen besteht, wobei auf jeden davon schnell und völlig willkürlich zugegriffen werden soll.

3.7.1 Aufbau der Datenblöcke

Da die Recordlänge bei relativen Dateien maximal 254 betragen darf, werden Sie schon vermuten, wie ein Datenblock bei relativen Dateien aufgebaut sein muß. Er ist in der Tat identisch mit dem der SEQ-Files. Nun können Sie sagen: Warum denn eine Blockverkettung, wenn sowieso jeder Datensatz einzeln angesprochen wird und nicht länger als 254 Bytes sein darf? Nun, die Sache ist die:

Wenn Datensätze kürzer als 254 Bytes lang sind (zum Beispiel nur 200 Bytes), benutzt das DOS nicht für jeden Datensatz einen eigenen Block, sondern schreibt eben die ersten 54 Bytes des nächsten Datensatzes noch zu den ersten 200 Bytes dazu. Wird jetzt aber der zweite Datensatz angesprochen, muß das DOS wissen, wo der restliche Teil dieses Satzes zu finden ist. Diese Angabe enthalten die ersten beiden Bytes des Blocks.

3.7.2 Aufbau der Side-Sektor-Blöcke

Erinnern Sie sich? In Kapitel 3.3 hörten Sie das erstmal etwas über sogenannte Side-Sektor-Blöcke, die bei den relativen Dateien eine Rolle spielen. Hier soll nun der Aufbau dieser 'geheimnisvollen' Einrichtung beschrieben werden, mit deren Hilfe das DOS die Datensätze schnell wiederfindet.

Ein Side-Sektor besteht je nach der Anzahl der Datensätze aus maximal sechs Side-Sektor-Blöcken. Tabelle 3.7 zeigt den Inhalt eines Side-Sektor-Blocks. Diese Blöcke enthalten nun die Track- und Sektornummern sämtlicher Datensätze. Somit muß das DOS nur die Nummer des Datensatzes wissen und kann dann im Handumdrehen auf den entsprechenden Datenblock zugreifen, ohne erst lange suchen zu müssen.

Bytes von bis	Bedeutung der Bytes
000 - 001	Track- und Sektornummer des nächsten Side-Sektor-Blocks
002 - 002	Nummer dieses Side-Sektor-Blocks (0 bis 5)
003 - 003	Recordlänge der Datei
004 - 015	Track- und Sektornummern von allen angelegten Side-Sektor-Blöcken
016 - 255	Zeiger auf 120 Datenblöcke (jeweils Track und Sektor)

Tabelle 3.7 Inhalte eines Side-Sektor-Blocks

Der Aufbau eines Side-Sektor-Blocks sei im folgenden kurz dargestellt.

Die Bytes 0 und 1 enthalten, wie sollte es auch anders sein, den Zeiger auf den nächsten Side-Sektor-Block, beziehungsweise Byte 0 enthält 0, wenn kein weiterer Block vorhanden ist. Ist kein weiterer Block vorhanden, enthält außerdem Byte 1 die Anzahl der benutzten Bytes dieses Blocks.

Byte 2 enthält die Nummer des Side-Sektor-Blocks.

Die Datensatzlänge, die schon im Fileeintrag zu finden ist, steht nochmal in Byte 3 des Side-Sektor-Blocks.

Die nächsten Bytes der Nummern 4 bis 15 enthalten Track- und Sektornummern der gesamten 6 Side-Sektor-Blöcke, falls diese vorhanden sind.

Ab Byte 16 sind jetzt die Spur- und Sektornummern abgespeichert, unter denen die Datensätze zu finden sind. Es können maximal 120

Datensätze von einem Side-Sektor-Block verwaltet werden. Aus dieser Zahl folgt die maximale Anzahl von Bytes, die eine relative Datei auf der 1541 enthalten kann: $120 * 6 * 254 = 182880$ Bytes. Das ist mehr als die gesamte Diskettenkapazität einer 1541, da die Floppy auf einer Diskette gerade 174848 Bytes unterbringt.

Um den Zugriff des DOS auf einen bestimmten Datenblock anschaulich zu machen, möchte ich ihn an einem Beispiel verdeutlichen:

Nehmen wir an, wir haben eine relative Datei mit 250 Datensätzen zu je 127 Bytes eröffnet und wollen nun auf den 248. Datensatz zugreifen. Zum Verwalten dieser relativen Datei benötigt das DOS 125 Datenblöcke und 2 Side-Sektor-Blöcke. Beim Zugriff geschieht nun folgendes: Das DOS errechnet die Nummer des Datenblocks aus $(248 - 1 / 127 = 123.5)$ (minus 1, da die Zählung immer bei Null beginnt). Unser Datensatz befindet sich also im 123. Datenblock. Da ein Side-Sektor-Block nur 120 Einträge aufnehmen kann, finden wir Track- und Sektornummer unseres Datenblocks in Side-Sektor-Block Nummer 1. Dieser Datenblock wird jetzt anhand der obigen Nachkommastelle mit $254 * 0.5 = 127$ errechnet. Jetzt addieren wir noch den Wert 2 zu unserem Ergebnis, da die beiden ersten Bytes des Blocks keine Daten sind, und wir haben unseren Datensatz ab dem 129. Byte im 123. Datenblock gefunden.

Diese Methode mag ziemlich kompliziert erscheinen, ist jedoch um einiges schneller, als etwaige 123 Blöcke einer sequentiellen Datei nacheinander zu durchsuchen.

3.8 Aufbau von deleted (DEL) Files

Dieser Filetyp existiert in der Anzeige normalerweise nicht, da er ein gelöschttes File angibt. Wird im Directory ein File gelöscht, ersetzt das DOS einfach den Filetyp mit dem Wert 0; eine weitere Anzeige im Inhaltsverzeichnis wird damit unterdrückt. Sie können eine Anzeige aber erzwingen, indem Sie diesen Wert wieder durch 128 (§80) ersetzen. Es erfolgt dann eine DEL-Anzeige im Directory.

Wie man die Floppy derart manipuliert, erfahren Sie im folgenden Kapitel über den Direktzugriff.

4

Direktzugriff auf die Floppy 1541

4 Direktzugriff auf die Floppy 1541

4.1 Was ist Direktzugriff?

Der Direktzugriff auf die Floppystation ist der Einstieg zur professionellen Programmierung und Anwendung der 1541. Es handelt sich hierbei um die Ausnutzung eines Befehlssatzes, der dazu dient, zum Beispiel nur einzelne Blöcke auf der Diskette anzusprechen oder eigene Programme in die Floppy einzuspeichern und dort auszuführen.

Die Krönung dieser Programmieretechnik, auf die wir später dann sehr intensiv eingehen werden, wird die direkte Manipulation des DOS sein. Auf diese Weise funktionieren zum Beispiel Programmschutztechniken und schnelle Kopierprogramme.

4.2 Die Direktzugriffsbefehle

Die Befehle, die im folgenden erläutert werden, zählen zu den interessantesten Eigenschaften, die die 1541 besitzt, da wir mit deren Hilfe selbst komplizierte Projekte durchführen können. Es kann durchaus sein, daß Sie mit ein paar Ausdrücken noch Schwierigkeiten haben, da diese noch nicht intensiv genug besprochen wurden. Darauf komme ich noch im Anschluß an die Direktzugriffsbefehle zu sprechen.

4.2.1 Öffnen eines Direktzugriffskanals

Als wir in den vorhergehenden Kapiteln Daten auf eine Diskette speichern wollten, mußten wir zuerst eine Datei auf der Diskette öffnen, um die Werte dort abzulegen. Dieses Anlegen einer 'Datei' ist auch beim Direktzugriff erforderlich, nur existiert diese 'Datei' jetzt nicht mehr auf Diskette und heißt auch nicht mehr 'Datei', sondern es handelt sich hier um einen sogenannten Direktzugriffskanal. Dieser Kanal reserviert einen Teil des Speichers in der Floppy, wo die weiteren Vorgänge dann ablaufen werden.

Das Öffnen eines Direktzugriffskanals erfolgt mit dem OPEN-Befehl, dessen Syntax hierfür lautet:

```
OPEN File#, Geräte#, Kanal#, "#"
```

Hierbei bedeuten:

File# - die logische Filenummer (1-127)
Geräte# - die Gerätenummer der Floppy (normalerweise 8)
Kanal# - die Nummer des Direktzugriffskanals (2-14)

Wie Sie sicherlich bemerken, ist dies genau die Methode, um eine ganz normale Datei auf der Diskette zu öffnen. Den Ausschlag, daß es sich hier um einen Direktzugriff handelt, gibt nur der 'Filename' in den Anführungszeichen. Aus diesem Grund sollten Sie auch keine Files auf Ihrer Diskette haben, die mit '#' beginnen, da das beim Laden Schwierigkeiten machen könnte.

Wie oben erwähnt, reserviert dieser Befehl einen bestimmten Speicherbereich in der Floppy für die künftigen Aktionen. Diesen Speicherbereich, um den es sich dreht, nennt man Pufferspeicher oder einfach Puffer. Die Floppy hat deren 5, so daß Sie sich unter Umständen aussuchen können, welchen der fünf Puffer Sie benutzen wollen. 'Unter Umständen' deshalb, weil die Floppy einige Pufferspeicher für ihren 'eigenen Bedarf' benötigt und dieses Wählen deshalb nicht immer möglich ist. Wollen Sie dies dennoch, da es auch für später gezeigte Anwendungen wichtig ist, können Sie eine Puffernummer von 0 bis 4 zum Öffnen angeben, zum Beispiel:

```
OPEN1,8,3,"#3"
```

Normalerweise sollten Sie aber dem DOS die Wahl des Puffers überlassen, da es dann keine Konflikte geben kann.

Was es genau mit den Puffern auf sich hat erfahren Sie in Kapitel 5.1.

Natürlich ist es Ihnen möglich, festzustellen, welchen Puffer die Floppy für Sie reserviert hat. Dazu genügt es, wenn Sie im Anschluß an das Öffnen des Direktzugriffskanals den Kommandokanal abfragen. Hier wird die Nummer des gewählten Puffers übergeben.

Nun aber zu den Direktzugriffsbefehlen, bei denen man zwei Arten unterscheiden muß: die sogenannten BLOCK-Befehle, die sich immer auf einen Block auf der Diskette beziehen und die MEMORY-Befehle, die sich direkt auf den Speicher der Floppy beziehen.

4.2.2 Der BLOCK-READ-(B-R)-Befehl

Dieser Befehl liest, wie man schon am Namen erkennt, einen Block von der Diskette in den reservierten Pufferspeicher, wo er dann von Ihnen abgeändert werden kann. Der B-R-Befehl bezieht sich auf sämtliche Blöcke der Diskette, also auch auf Track 18, was Ihnen riesige Möglichkeiten in der Diskettenorganisation eröffnet. Seine Syntax lautet:

```
B-R Kanal# Laufwerk# Track# Sektor#
```

Diese Syntax wird jedoch nicht benutzt. Der B-R-Befehl wird durch einen anderen Befehl ersetzt, da er einen Mangel aufweist (siehe Kapitel 12):

```
U1 Kanal# Laufwerk# Track# Sektor#
```

Der U1-Befehl gehört zu den User-Befehlen in Kapitel 4.3. Die einzelnen Bezeichnungen bedeuten:

Kanal#	- die Nummer des Direktzugriffskanals (2-14)
Laufwerk#	- Bei der 1541 immer 0
Track#	- Track des zu lesenden Blocks (1-35)
Sektor#	- Sektor des zu lesenden Blocks (0-16, 17, 18, 20)

Es sollte beachtet werden, daß die Direktzugriffsbefehle immer über den Kommandokanal geschickt werden, der mit dem Direktzugriffskanal nichts zu tun hat. Haben Sie den gewünschten Block in den Pufferspeicher der Floppy gelesen, können Sie die Daten mit einer GET#-Schleife auslesen.

Hier ein kleines Beispiel:

Dieses BASIC-Programm liest Block 18,0 von der Diskette und zeigt Ihnen die beiden ersten Bytes an, die, wie Sie wissen, die Linker auf den nächsten Block enthalten:

```
10 OPEN1,8,2,"#"
20 OPEN2,8,15
30 PRINT#2,"U1 2 0 18 0"
40 GET#1,A$,B$
50 PRINT ASC(A$),ASC(B$)
```

Starten Sie dieses Programm, erhalten Sie folgendes Bild;

```
18    1
```

Selbstverständlich können Sie Track- und Sektornummer in einer Variablen außerhalb der Anführungszeichen übergeben:

```
PRINT#2,"U1 2 0";TRACK;SEKTOR
```

Das Einlesen der Daten aus dem Puffer mittels GET# hat nur zwei kleine Haken: wenn ein sogenanntes Nullbyte, das heißt CHR\$(0) über den Bus kommt, erhält die Variable hinter GET# kein Zeichen sondern einen Leerstring ("), der bei dem ASC-Befehl einen '?ILLEGAL QUANTITY ERROR' auslöst und deshalb abgefragt werden müßte. Es gibt aber eine andere sehr elegante Methode:

```
40 GET#1,A$
50 PRINT ASC(A$+CHR$(0))
```

Der zweite Haken ist der, daß Sie bisher alle Bytes sequentiell von der Floppy holen mußten. Das heißt, wenn Sie das 200. Byte erhalten wollen, müssen Sie vorher alle anderen 199 Bytes mitlesen. Dieses Problem läßt sich ebenfalls einfach lösen.

4.2.3 Der BUFFER-POINTER-(B-P)-Befehl

Der B-P-Befehl gestattet es Ihnen, vorher festzulegen, welches Byte Sie als nächstes aus dem Speicher lesen wollen. Die Syntax ist denkbar einfach:

```
B-P Kanal# Position#
```

Hierbei bedeuten:

Kanal# - die Nummer des Direktzugriffskanals (2-14)
Position# - Die Nummer des Bytes, auf das Sie positionieren wollen (0-255)

Sie können sich nun die Bytes herauspicken, die Sie interessieren und dabei beliebig im Speicher der Floppy herumspringen. Gelangen Sie beim Lesevorgang über das 255. Byte hinaus, beginnt der Zeiger wieder mit 0.

4.2.4 Der BLOCK-WRITE-(B-W)-Befehl

Hier haben wir das Gegenstück zum B-R-Befehl. Mit diesem Befehl können Sie den Inhalt des reservierten Puffers (256 Bytes) an jede beliebige Position auf Diskette schreiben. Auch dieser Befehl hat einen Mangel, der durch den Ersatz mit dem U2-Befehl aufgehoben wird. Die Syntax lautet:

```
U2 Kanal# Laufwerke Track# Sektor#
```

Hierbei bedeuten:

Kanal# - die Nummer des Direktzugriffskanals (2-14)
Laufwerk# - Bei der 1541 immer 0
Track# - Track auf den der Block geschrieben werden soll (1-35)
Sektor# - Sektor, der beschrieben werden soll (0-16, 17, 18, 20)

Es ist natürlich möglich, einen Puffer mit dem PRINT#-Befehl zu beschreiben und dann auf Diskette zu bringen.

Anhand der Erläuterungen von Block lesen und Block schreiben ist Ihnen sicher schon aufgefallen, daß man nur jeweils ganze Blöcke lesen oder schreiben kann, was in der Eigenschaft der Floppystation liegt, die blockweise und nicht byteweise arbeitet.

Das nachfolgende Beispiel zeigt, wie man etwas in den Pufferspeicher und dann auf Diskette schreibt:

```
10 OPEN1,8,2,"#"
20 OPEN2,8,15
30 PRINT#1,"DIES IST EIN TEST!"
40 PRINT#2,"U2 2 0 1 0"
```

Hier wird der Text 'DIES IST EIN TEST!' in den Block 0 auf Track 1 geschrieben.

4.2.5 Der BLOCK-ALLOCATE-(B-A)-Befehl

Wir gehen jetzt einmal davon aus, Sie hätten 10 Blöcke im Direktzugriff auf Diskette geschrieben und diese Diskette dann weggelegt. Jetzt holen Sie die Diskette wieder hervor und schreiben ein Programm mit SAVE darauf. Wenn Sie Pech haben, kann Ihnen jetzt ein Verzweiflungsschrei auch nicht mehr helfen; Sie haben Ihre 10 Blöcke, die Arbeit von Stunden, gelöscht.

Ihr Pech war, daß Sie dem DOS nicht mitgeteilt hatten, daß Sie diese Blöcke beschrieben haben.

Um diesem Übel abzuhelpen gibt es den B-A-Befehl. Mit diesem Kommando ist es möglich, einen Block in der BAM als belegt zu kennzeichnen, damit er bei späteren Schreibvorgängen nicht überschrieben werden kann. Die Syntax lautet:

```
B-A Laufwerk# Track# Sektor#
```

Die Bedeutung der Werte ist:

Laufwerk# - Bei der 1541 immer 0
Track# - Track des zu belegenden Blocks (1-35)
Sektor# - Sektornummer des zu belegenden Blocks (0-16, 17, 18, 20)

Wollen wir einen Block belegen, der bereits belegt war, gibt die Floppy eine Fehlermeldung aus: 'NO BLOCK'. Die Track- und die Sektornummer gibt dann den nächsten freien Block auf Diskette an.

Achtung: Eine Diskette, die direktgeschriebene Blöcke enthält, die nicht im Directory verzeichnet und als File miteinander verkettet sind, darf nicht durch den Befehl 'V' 'aufgeräumt' werden, da dieser die Blöcke in der BAM wieder freigibt!

4.2.6 Der BLOCK-FREE-(B-F)-Befehl

Der B-F-Befehl ist das genaue Gegenstück zum B-A-Befehl; er erlaubt das Wiederfreigeben eines Blocks in der BAM. Die Syntax lautet:

B-F Laufwerk# Track# Sektor#

Es bedeutet:

Laufwerk# - Bei der 1541 immer 0
Track# - Track des freizugebenden Blocks (1-35)
Sektor# - Sektornummer des freizugebenden Blocks (0-16, 17, 18, 20)

Die Anwendung dieses Befehls erfolgt analog zum B-A-Befehl.

4.2.7 Der MEMORY-READ-(M-R)-Befehl

Als nächstes steht ein MEMORY-Befehl auf dem Programm. Mit dem M-R-Befehl können Sie wie mit dem PEEK-Befehl beim Computer Speicherinhalte lesen. Im Fall der 1541 heißt das, daß Sie sich den gesamten Adreßbereich der Floppystation (das sind 64 KByte) ansehen können.

Die Syntax dieses Befehls ist in den Handbüchern falsch beschrieben und lautet in Wirklichkeit:

```
M-R CHR$(ADL) CHR$(ADH) CHR$(Anzahl)
```

Dabei bedeuten:

ADL - das niederwertige Byte der Speicheradresse
ADH - das höherwertige Byte der Speicheradresse
Anzahl - die Anzahl der zu lesenden Bytes

Das Aufspalten einer Speicheradresse zwischen 0 und 65535 in ADL und ADH sollte Ihnen inzwischen geläufig sein; der Wiederholung halber hier noch einmal die Formel:

A ist der Wert der Adresse, dann sind:

```
ADH = INT(A/256)  
ADL = A-ADH*256
```

Zur Verdeutlichung wollen wir einmal den Inhalt der Speicherzelle 119 (\$0077) auslesen. Diese Speicherstelle enthält die Gerätenummer der Floppy + 32, das heißt, wir müßten im Normalfall den Wert 40 (32+8) erhalten:

```
OPEN 1,8,15  
PRINT#1,"M-R"CHR$(119)CHR$(0)CHR$(1)  
GET#1,A$  
PRINTASC(A$+CHR$(0))
```

Wie Sie aus diesem Programmbeispiel ersehen, werden die Werte, die man mit dem M-R-Befehl aus dem Speicher der Floppy liest, über den Kommandokanal zum Computer geschickt.

4.2.8 Der MEMORY-WRITE-(M-W)-Befehl

Na also, hier haben wir nun das Gegenstück zu unserem vorherigen PEEK-Befehl, nämlich den POKE-Befehl für die Floppystation. Wie unschwer zu erraten ist, kann man mit dem M-W-Befehl die Inhalte von Speicherstellen in der Floppy verändern. Die Syntax lautet hier:

```
M-W CHR$(ADL) CHR$(ADH) CHR$(Anzahl) CHR$(DATA1) CHR$(DATA2) ....
```

Die Bedeutungen sind:

ADL	- das niederwertige Byte der Anfangsadresse
ADH	- das höherwertige Byte der Anfangsadresse
Anzahl	- die Anzahl der zu schreibenden Bytes
DATA	- Die entsprechend zu schreibenden Daten

Wie man sieht, können mit diesem Befehl gleich mehrere Bytes gleichzeitig zur Floppy geschickt und in deren Speicher geschrieben werden. In unserem nächsten Beispiel ändern wir die Gerätenummer unserer 1541 von bisher 8 auf den neuen Wert 9. Diese Einstellung bleibt bis zu einem RESET der Floppy erhalten und sollte immer dann angewendet werden, wenn Sie mit mehreren Laufwerken gleichzeitig arbeiten wollen:

```
OPEN 1,8,15
PRINT#1,"M-W" CHR$(119)CHR$(0)CHR$(2)CHR$(41)CHR$(73)
CLOSE1
```

An dieser Befehlssequenz erkennen Sie sofort, daß es nicht genügt, eine Gerätenummer zu ändern, sondern wir müssen zwei verschiedene Werte in zwei verschiedene Speicherstellen schreiben. Das liegt daran, daß die Floppy sowohl für den Lese- als auch für den Schreibbetrieb eine eigene Gerätenummer besitzt. Die Nummer zum Lesen liegt in Speicherstelle 119. Zu ihr wird 32 addiert. Die Nummer für Schreiben liegt bei der Adresse 120 und wird mit 64 addiert. Tippen Sie jetzt

```
LOAD"$",8
```

wird sich ihr Computer dafür mit einem '?DEVICE NOT PRESENT ERROR' bedanken.

Die neue Version muß lauten:

```
LOAD"$",9
```

An dieser Stelle sei wieder einmal auf die Programme im Anhang dieses Buches hingewiesen. Mit Ihren Kenntnissen durfte es jetzt kaum noch ein Problem sein, die Funktionsweise dieser Programme zu durchschauen.

4.2.9 Der MEMORY-EXECUTE-(M-E)-Befehl

Mit dem Lesen dieser Überschrift haben Sie sich unbemerkt in das Reich der professionellen Programmierung begeben. Ab jetzt werden wir lernen, wie man einem Gerät die allerletzten Geheimnisse entlockt und sich diese zu Nutze macht. Bevor wir in diese Programmier-Techniken einsteigen, müssen wir noch die Befehle besprechen, die uns das ermöglichen. Wir fangen mit dem M-E-Befehl an.

Der M-E-Befehl gestattet uns, Maschinenprogramme, die in der Floppy gespeichert sind, dort auszuführen. Dieser Befehl entspricht in BASIC dem SYS-Befehl und erlaubt uns, sowohl eigene Programme, als auch Subroutinen des DOS aufzurufen. Die einzige Bedingung, die an diese Routinen gestellt wird, ist, dass sie mit RTS (Return from Subroutine, \$60) abgeschlossen sind. Die Syntax des Befehls lautet wie folgt:

```
M-E CHR$(ADL) CHR$(ADH)
```

Dabei bedeuten:

ADL - das niederwertige Byte der Startadresse
ADH - das höherwertige Byte der Startadresse

Wie Sie wissen, hat die Floppystation 1541 eine Fehlerroutine im DOS, die einen auf getretenen Fehler mit einer blinkenden Leuchtdiode am Laufwerk quittiert. So einen 'Defekt' wollen wir mit unserem neuen Befehl simulieren, indem wir im DOS die Fehlerroutine aufrufen. Sie steht ab Adresse 49452 (\$C12C):

```
OPEN 1,8,15
PRINT#1,"M-E" CHR$(44) CHR$(193)
```

Geben Sie diese Zeilen ein, beginnt die Leuchtdiode am Laufwerk Ihrer Floppystation sofort munter drauflos zu blinken.

Wie wir noch andere Routinen im DOS für unsere Zwecke benutzen können, erfahren Sie im weiteren Verlauf dieses Buches, das zu diesem Zweck auch mit einem voll kommentierten ROM-Listing der 1541 ausgestattet ist und daher für fortgeschrittene Maschinenspracheprogrammierer die ideale Grundlage darstellt.

4.2.10 Der BLOCK-EXECUTE-(B-E)-Befehl

Dieser Befehl ist gewissermaßen eine Erweiterung des M-E-Befehls. Er erfüllt jedoch den gleichen Zweck. Es geht auch hier darum, ein Maschinenprogramm im Puffer der Floppystation zu starten. Der einzige Unterschied besteht darin, daß dieser Befehl die Kombination des B-R und des M-E-Befehls darstellt. Das heißt, es wird ein Block von der Diskette in den reservierten Puffer der Floppy geladen und anschließend dort automatisch ausgeführt. Die Syntax dieses Befehls lautet:

```
B-E Kanal# Laufwerk# Track# Sektor#
```

Dabei bedeuten:

Kanal#	- die Nummer des Direktzugriffskanals (2-14)
Laufwerk#	- Bei der 1541 immer 0
Track#	- die gewünschte Tracknummer (1-35)
Sektor#	- der gewünschte Sektor (0-16, 17, 18, 20)

Da Maschinenprogramme nur selten vollständig relokativ (verschiebbar) sind, wird man beim Eröffnen des Direktzugriffskanals einen festen Puffer reservieren, um das Programm ausführen zu können.

Auf die Technik, wie man Programme in den Speicher der Floppy schreibt und dort ausführt, werden wir im Verlauf dieses Buches noch sehr ausführlich zu sprechen kommen.

4.3 Die USER-(U)-Befehle

Die U-Befehle stellen eine weitere Einrichtung der Floppy dar, Maschinenprogramme im Speicher laufen zu lassen. Tabelle 4.1 zeigt eine Aufstellung aller USER-Befehle mit deren Bedeutung.

USER-Befehl	Startadresse und Bedeutung
U1 UA	\$CD5F Ersatz für BLOCK-READ
U2 UB	\$DC97 Ersatz für BLOCK-WRITE
U3 UC	\$0500 Start in Benutzerpuffer
U4 UD	\$0503 Start in Benutzerpuffer
U5 UE	\$0506 Start in Benutzerpuffer
U6 UF	\$0509 Start in Benutzerpuffer
U7 UG	\$050C Start in Benutzerpuffer
U8 UH	\$050F Start in Benutzerpuffer
U9 UI	\$FF01 NMI-Vektor; Betriebsmodus umschalten
U: UJ	\$EAA0 RESET-Vektor

Tabelle 4.1 Startadressen der USER-Befehle

Wie Sie sehen, kann ein U-Befehl sowohl mit Zahlen und Satzzeichen, als auch mit Buchstaben zur Kennung aufgerufen werden. Wir werden uns im weiteren Verlauf des Buches auf die Zahlen und Satzzeichen beschränken.

Die Befehle U1 und U2 sind Ihnen ja schon bestens bekannt. Neu ist der Rest des Befehlssatzes, der sich hauptsächlich auf den sogenannten Benutzerpuffer der Floppy bezieht. Die Befehle U3 bis U8 starten ein Programm an den angegebenen Adressen und ermöglichen somit das Einrichten einer Sprungtabelle, da die Abstände der Einsprungadressen immer genau 3 Bytes auseinanderliegen, was der Länge eines Sprungbefehls in Maschinensprache entspricht.

Mit dem Befehl U9 hat es eine besondere Bewandtnis. Da die beiden Computer Commodore 64 und VC 20 unterschiedlich aufgebaut sind, unterscheiden sich auch deren Busroutinen in der Geschwindigkeit voneinander. Der VC 20 bei der Datenübertragung schneller als der Commodore 64. Deshalb hat die 1541 eine Einrichtung, die das Umschalten zwischen VC 20 und C 64 Betrieb ermöglicht. Zu diesem Zweck dient der U9-Befehl.

Schicken Sie den Befehl "U9+" zur Floppy, erfolgt die Umschaltung auf C 64 Betrieb; bei dem Befehl 'U9-' arbeitet die Floppy im VC 20 Modus und hat dann eine etwas schnellere Busbehandlung.

Der U: oder UA-Befehl schließlich bewirkt bei der Floppy einen Sprung zum RESET-Vektor und bringt diese dadurch wieder in den Einschaltzustand.

4.4 Ein Sonderling: der &-Befehl

Von diesem Befehl haben Sie bisher sicher noch nichts gehört, da er ebenso wie die relative Datenspeicherung nirgends erwähnt wird und deshalb praktisch unbekannt ist.

Wenn man mit diesem Befehl arbeiten will, sind einige Regeln zu beachten, die seine Anwendung ein wenig kompliziert erscheinen lassen.

Der &-Befehl gleicht in seiner Arbeitsweise dem BLOCK-EXECÜTE Befehl. Auch hier wird ein Programm von der Diskette in den Pufferspeicher der Floppy gelesen und dann dort ausgeführt. Der Unterschied zum B-E Befehl besteht darin, daß der &-Befehl sich nicht nur auf einen bestimmten Block einer Diskette beschränkt sondern eine Datei behandelt, die anhand ihres Filenamens aufgerufen wird und aus mehreren Blöcken bestehen kann.

Das Kennzeichen einer Datei, auch als &-File bezeichnet, die vom &-Befehl aufgerufen wird, ist das erste Zeichen des Dateinamens. Es handelt sich hier immer um das '&'-Zeichen, so daß das DOS sofort weiß, daß man es hier mit einem &-File zu tun hat. Ein Dateiname wäre also beispielsweise: "&TEST".

Wollen Sie Ihr File mit dem &-Befehl aufrufen, genügt die Angabe des Filenamens über den Kommandokanal, in unserem Falle zum Beispiel:

```
OPEN 1,8,15,"&TEST"
```

Die Floppy sucht jetzt nach diesem Namen im Directory und lädt das Programm, wenn es gefunden wird, in ihren Pufferspeicher, wo es schließlich abläuft.

Jetzt wollen wir uns noch mit dem Aufbau eines solchen Files beschäftigen, der wie schon erwähnt, ein wenig kompliziert ist. Tabelle 4.2 zeigt den Aufbau eines Blocks, der ein &-File enthält.

Byte	Bedeutung
0	Tracknummer des nächsten Blocks im File
1	Sektornummer des nächsten Blocks im File
2	Startadresse Low des Programms im Speicher
3	Startadresse High des Programms im Speicher
4	Anzahl der Bytes im Programm
5..	Programmbytes
..X	letztes Programmbyte
X+1	Prüfsumme über den Programmteil
X+2	Startadresse Low des Programms im Speicher
X+3..	Startadresse High..

Tabelle 4.2 zeigt den Aufbau eines &-Files

Wie Sie aus der Tabelle ersehen können, sind Sie nicht an eine einmal angegebene Startadresse gebunden. Sie können in einem einzigen &-File theoretisch beliebig viele Programmteile unterbringen, wobei jedoch ein Programmteil nicht länger als 255 Zeichen sein darf, da die Anzahl der Zeichen in einem einzigen Byte abgespeichert ist.

Die Berechnung der Prüfsumme am Ende jedes Programmteils ist etwas schwierig; man gewohnt sich jedoch schnell an deren Handhabung. Zur Berechnung der Prüfsumme werden alle Programmbytes, die Anzahl der Programmbytes und die beiden Bytes der Startadresse aufaddiert. Wichtig ist hierbei, daß nach jeder weiteren Addition eines Bytes sofort der Übertrag (Carry-Flag) hinzugezählt wird. An einem Beispiel will ich dieses Schema verdeutlichen:

Sie haben die Adresse Lo = \$90. Dazu soll jetzt Adresse Hi addiert werden; diese beträgt \$AA. $\$90 + \$AA = \$3A$ + Übertrag 1. Nach der Berechnungsmethode der Prüfsumme müssen Sie den Übertrag noch hinzuaddieren, damit Sie das richtige Ergebnis erhalten: $\$3A + \$01 = \$3B$. So verfahren Sie bei jeder weiteren Addition eines Bytes bis hin zum letzten Programmbyte und speichern das Ergebnis als Prüfsumme hinter dem letzten Programmbyte ab.

Achtung! Die Prüfsumme ist nicht in der Gesamtanzahl der Programmbytes enthalten.

Wollen Sie die Prüfsumme in Maschinensprache errechnen, ist dies ganz einfach:

```
LDA letztes Ergebnis ;
CLC                  ; Addition vorbereiten
ADC neuer Wert       ; nächstes Byte addieren
ADC #$00             ; Carry addieren
STA neues Ergebnis  ; als neues Ergebnis abspeichern
RTS                  ; Ende
```

Diese Routine finden Sie fast identisch im DOS der 1541 vor, da damit Ihre Prüfsumme nachgerechnet und auf Richtigkeit kontrolliert wird (Adresse \$E84B).

Ich möchte an dieser Stelle noch auf ein paar seltsame Fehlermeldungen der Floppy hinweisen, die erscheinen, falls Sie beim Aufbau eines &-Files einen Fehler gemacht haben:

- RECORD NOT PRESENT erscheint, wenn Sie die Prüfsumme nicht richtig ausgerechnet haben
- OVERFLOW IN RECORD erscheint, wenn die Anzahl Ihrer Programmbytes nicht mit der angegebenen übereinstimmt

Das DOS ist ziemlich pingelig, wenn es um die korrekte Syntax eines &-Files geht. Es eröffnet Ihnen damit aber andererseits vielfältige Möglichkeiten der DOS-Manipulation mit Hilfe nachgeladener Programmteilen, so daß Sie sich ein komplett neues Betriebssystem schreiben und auf einer Systemdiskette ablegen können. Die benötigten Routinen werden dann jeweils nachgeladen.

5

**Die Speicherorganisation
der 1541**

5 Die Speicherorganisation der 1541

Dieses Kapitel ist für all jene Programmierer bestimmt, die schon Erfahrung in der Programmierung gemacht haben und zwar betrifft dies sowohl den Computer, als auch die 1541. Sie sollten sich schon mit der Maschinenspracheprogrammierung auseinandergesetzt haben und grundlegende Kenntnisse über Prozessorsysteme besitzen. Ist dies bei Ihnen nicht der Fall, sollten Sie sich nicht scheuen, den Einstieg in die Maschinensprache jetzt zu wagen, sofern Sie die Programmierung in BASIC schon beherrschen. Wenn Sie weiterhin intensiv mit Ihrem Computer arbeiten wollen, werden Sie um diesen Schritt sowieso nicht herumkommen. Es ist aber von Vorteil, die Maschinensprache möglichst früh zu lernen, da sie einen Einblick in die Arbeitsweise des Computers erfordert und Sie somit anhält, mehr über dessen Funktionsweise zu erfahren. Außerdem läßt sich der Befehlssatz der Maschinensprache zwar sehr schnell erlernen; bis zur vollendeten Programmierung ist es dann aber noch ein weiter Weg.

Nun aber zur Organisation der 1541.

Die Floppystation ist nach dem gleichen Prinzip wie Ihr Computer aufgebaut. Sie besitzt einen 6502 Mikroprozessor, der einen Speicherbereich von 64 KByte verwalten kann. Innerhalb dieses adressierbaren Bereichs befinden sich RAM und ROM der Floppy und außerdem zwei Schnittstellenbausteine des Typs VIA 6522.

5.1 Der RAM-Bereich der 1541

Eine der interessantesten Eigenschaften der Floppystation ist mit Sicherheit ihr relativ großer RAM-Bereich, der dem Programmierer, wie schon erwähnt, vielseitige Möglichkeiten bietet.

Der RAM-Bereich bei der 1541 hat eine Kapazität von 2 KByte, deren Einteilung Bild 5.1 zeigt;

\$0800	<p>Page 7 BAM-Puffer enthält nach dem Initialisieren die BAM der Diskette</p>	2048
\$0700	<p>Page 6 Directory-Puffer enthält immer den letzten Block des Directory für Bereitstellung weiterer File-Eintröge</p>	1792
\$0600	<p>Page 5 USER-Puffer Auf diesen Speicherbereich beziehen sich die U-Befehle. Er wird vom DOS für den Anwender freigehalten.</p>	1536
\$0500	<p>Page 4 Enthält beim Suchen eines Files den Teil des Directory, der das gesuchte File beinhaltet.</p>	1280
\$0400	<p>Page 3 Arbeitspuffer Enthält den aktuellen Block von Diskette, der gerade bearbeitet wird.</p>	1024
\$0300	<p>Page 2 Enthält wichtige Puffer des DOS, wie zum Beispiel den Error-Puffer oder den Kommando-Puffer</p>	0768
\$0200	<p>Page 1 Arbeitsspeicher des DOS</p>	0512
\$0145	<p>Stackbereich</p>	0325
\$0100	<p>Page 0 (Zeropage)</p>	0256
\$0000	<p>Arbeitsspeicher des DOS</p>	0000

Bild 5.1 Die RAM-Aufteilung der 1541

5.1.1 Die Zeropage

Der Speicherbereich ist in 'Seiten' zu je 256 Bytes aufgeteilt. Die Angabe der jeweiligen Seitennummer übernimmt das höherwertige Byte einer Adresse. Die Angabe des eigentlichen Bytes übernimmt das niederwertige Byte der Adresse. Insgesamt haben wir bei einer Kapazität von 64 KBytes Speicher eine Einteilung in 256 Seiten zu je 256 Bytes. Auch bei der Floppy hat dieses System Gültigkeit.

In einem 6502-Prozessorsystem hat die Seite Null, das heißt, die ersten 256 Bytes, immer eine sehr wichtige Funktion als Zwischenspeicher; so auch in der Floppy 1541. Diese Zeropage enthält hier alle wichtigen Zeiger und Register, die das DOS zum Ausführen seiner Arbeit benötigt. Ein Beispiel hatten wir schon bei dem M-W-Befehl, als wir die Gerätenummer der Floppy veränderten. Durch Eingriffe in die Zeropage kann der Programmierer dafür sorgen, daß die gesamte 1541 'aussteigt'. Diese Gefahr besteht beim Computer ebenfalls, so daß man hierbei äußerste Vorsicht walten lassen sollte. Bei der Arbeit in Maschinensprache ist es daher besonders wichtig, daß alle Programme vor dem Ausführen abgespeichert werden, da sie bei einem 'Aussteigen' der Floppy und anschließendem RESET vollständig gelöscht werden.

5.1.2 Die Page 1

Die Seite 1 im Speicher der 1541 wird, ebenso wie die Zeropage, vom DOS für das Ablegen wichtiger Werte benutzt. Außerdem befindet sich hier der Hardware-Stack, der vom Mikroprozessor verwaltet wird. Ein Eingriff in diesen Teil des Speichers kann die gleichen Folgen, wie vorhin beschrieben, nach sich ziehen und sollte nur bei guter Kenntnis des DOS gewagt werden.

5.1.3 Die Seite 2

Die Speicherseite 2 wird als Arbeitspuffer der Floppy bezeichnet, da sie die Befehlsstrings vom Computer und die Fehlermeldungen des DOS aufnimmt, bevor diese weiterverarbeitet oder ausgelesen werden.

Werden diese Zwischenspeicher während der Ausführung eines Maschinenprogramms nicht benötigt, können sie von einem Anwender mit Erfahrung in der Arbeit mit DOS mitbenutzt werden, ohne die Floppy 'aussteigen' zu lassen.

5.1.4 Die Pufferspeicher der 1541

Ab der Adresse \$0300, also ab Seite 3, befinden sich bei der Floppy die schon früher angesprochenen Pufferspeicher. In diesem Teil des Speichers werden alle Daten zwischengespeichert, die auf der Diskette geschrieben oder von der Diskette gelesen werden sollen. Tabelle 5.2 zeigt den Bereich der einzelnen Puffer und deren üblichen Inhalt:

Puffer	Adresse	Funktion
0	\$0300-03FF	Hauptarbeitspuffer
1	\$0400-04FF	Enthält aktuellen Directoryblock
2	\$0500-05FF	Benutzerpuffer; normalerweise frei
3	\$0600-06FF	letzter Block des Directory
4	\$0700-07FF	enthält Block 18,0 (BAM)

Tabelle 5.2 Belegung der Pufferspeicher

Wenn Sie Programme in die Floppy einspeichern wollen, kommt für Sie der Bereich zwischen \$0300 und \$06FF in Frage. Als Benutzerpuffer eingerichtet ist nur der Puffer 2, von \$0500 bis \$05FF. Für diesen Puffer ist die Bedienung mit Hilfe der USER-Befehle stark erleichtert.

5.2 Die beiden Schnittstellenbausteine der 1541

Alle für die interne Funktion des DOS wichtigen Speicherabschnitte wurden schon genannt. Jetzt fehlen nur noch die Bausteine im Computersystem, die der Floppy erstens die Bedienung der Diskette und zweitens den Dialog mit dem Computer gestatten. Zu diesem Zweck setzt man bei der 1541 zwei VIA 6522 Schnittstellenbausteine ein.

5.2.1 Der Buscontroller (BC) VIA 6522

Der VIA 6522 ist zwar ein vielseitiger Baustein, er wird jedoch in keinem Gerät von Commodore gemäß seiner Eigenschaften eingesetzt. Vielmehr hat es Commodore schon immer recht gut verstanden, diesen Baustein für Steuerzwecke zu mißbrauchen, für die er eigentlich gar nicht konzipiert ist; so auch in der 1541.

Der BC in der 1541 liegt größtenteils brach, wenn man einmal von seinen vielseitigen Funktionen ausgeht. Verwendet wird hauptsächlich der Port B.

Bei einem RESET wird dieser Port B aufgespalten, wobei jedes der acht Pins eine bestimmte Funktion zur Bedienung des seriellen Bus übernimmt. In Tabelle 5.3 können Sie die Verwendung der Pins ablesen:

Port B Bit	Funktion
0	Leitung für DATA IN
1	Leitung für DATA OUT
2	Leitung für CLOCK IN Signal
3	Leitung für CLOCK OUT Signal
4	Leitung für ATN OUT
5	Hardware Gerätenummer
6	Hardware Gerätenummer
7/CB2	Leitung für ATN IN vom seriellen Bus

Tabelle 5.3 Belegung des Port B des BC

Wie Sie sehen, hat fast jeder Pin des Port B eine Funktion beim Betreiben der seriellen Schnittstelle zwischen Floppy und Computer.

Auch der VC 20-Computer ist mit zwei VIAs 6522 ausgerüstet. Beim Commodore 64 sind die Konstrukteure hingegen einen anderen Weg gegangen. Er enthält zwei völlig neu entwickelte Bausteine: die CIAs 6526.

Für die Programmierung der 1541 genügt es in der Regel, wenn Sie die Belegung des Port B des BC kennen. Der Vollständigkeit halber sei erwähnt, daß der VIA 6522 noch zwei sogenannte Intervalltimer besitzt, die den zeitlichen Ablauf des Busbetriebs steuern.

Der Buscontroller hat die Grundadresse \$1800.

5.2.2 Der Diskcontroller (DC) VIA 6522

Nun soll uns der zweite Schnittstellenbaustein der Floppy interessieren, dessen Grundadresse bei \$1C00 liegt.

Das DOS muß bei seiner Arbeit zwei verschiedene Kontakte mit der Außenwelt herstellen. Es muß einerseits der serielle Bus bedient werden, und andererseits soll noch der Vorgang des Schreibens und Lesens auf die und von der Diskette gesteuert werden.

Zu letzterem Zweck wird der zweite VIA-6522-Baustein verwendet. Auch hier spielt wieder der Port B die Hauptrolle, wobei jeder Pin des Ports eine bestimmte Aufgabe übernimmt. Tabelle 5.4 zeigt die Belegung von Port B:

Port B Bit	Funktion
0	Steppermotor für Laufwerk 1 (n.v.) ¹
1	Steppermotor; Bit=1: Motor ein
2	Laufwerksmotor; Bit=1; Motor ein
3	LED am Laufwerk; Bit=1: LED an
4	Schreibschutz; Bit=1: Lichtschranke frei
5	Timersteuerung der 4 Diskettenabschnitte
6	Timersteuerung der 4 Diskettenabschnitte
7	SYNC Signal beim Lesen von Diskette

Tabelle 5.4 Belegung der Pins von Port B des DC

Wie Sie sehen, könnten Sie im Prinzip ganz einfach in die Laufwerkssteuerung eingreifen, wenn Sie die entsprechenden Bits setzen oder löschen. Im Kapitel über das Ablegen von Programmen in Pufferspeicher der Floppy bringe ich ein Beispiel, das Ihnen anhand dieser Bits ganz einfach anzeigt, ob sich eine Diskette mit Schreibschutzplakette im Laufwerk befindet, oder ob die Lichtschranke, die diese Plakette überprüft, nicht unterbrochen ist.

¹ @ST: Bit 0 und 1 zusammen bilden die Steppermotorsteuerung für Laufwerk 0. Aufwärtzzählen (00, 01, 10, 11, 00) bewegt den Kopf nach innen, Rückwärtzzählen (00, 11, 10, 01, 00) nach außen. Vergleiche \$FA69.

5.3 Der ROM-Bereich der 1541

Nachdem Sie nun über die Hardware der Floppy informiert wurden, die die notwendigen Steuervorgänge zuläßt, soll uns nun die Software interessieren, die diese gesamten Steuerungen übernimmt.

Ab dem Bereich \$C000 (49152) beginnt bei der 1541 der ROM-Bereich. Sie enthält 16 KBytes ROM, in denen das gesamte DOS untergebracht ist. Bis zur Adresse \$C100 ist der ROM Bereich ungenutzt. Einen Großteil dieses Buches nimmt das kommentierte DOS-Listing ein, das Sie im Anhang finden und das Ihnen bei der weiteren Arbeit eine unverzichtbare Unterstützung sein wird.

5.3.1 Die Aufgaben des DOS

Im bisherigen Verlauf dieses Buches haben Sie schon ein paarmal mit dem DOS zu tun gehabt. Sie erfuhren, daß das DOS Track 18 einer jeden Diskette für den 'eigenen Bedarf' benötigt, und haben die vielfältigen Befehle des DOS kennengelernt. Jetzt soll uns endlich interessieren, was in diesem DOS denn so alles passiert. Was für Vorgänge laufen ab, wenn wir einen Befehl an die Floppy schicken? Was geschieht, wenn wir einen Block in den reservierten Pufferspeicher laden wollen?

Die Aufgaben des DOS sind sehr vielfältig. Sie reichen von der Busbedienung und dem Einschalten der LED am Laufwerk bis hin zur Auswertung von Befehlen und deren Ausführung. Zu diesem Zweck müssen eigentlich mehrere Programme gleichzeitig ausgeführt werden.

5.3.2 Die Arbeitsweise des 6502 Mikroprozessors

Wie im vorigen Abschnitt erwähnt, ist es für eine sinnvolle Arbeit mit der 1541 eigentlich notwendig, daß mehrere Programme gleichzeitig ablaufen. Es müssen nämlich folgende Aufgaben schnell bewältigt werden:

- Reagieren auf das ATN-Signal des Computers (Siehe 10.1).
- Entgegennehmen und Auswerten der Befehle.
- Senden oder Empfangen von Daten (LOAD oder SAVE).

gleichzeitig:

- Einschalten des Drivemotors.
- Positionieren des Schreib-/Lesekopfes.
- Lesen oder Schreiben von Daten in die Puffer.

Diese Aufgaben quasi gleichzeitig zu bewältigen ist für einen einzigen 6502 Mikroprozessor, wie er in der 1541 eingebaut ist, ein ziemliches Problem. Die 'großen' CBM-Floppies haben in dieser Hinsicht einen Vorteil: sie besitzen nämlich einen zweiten Mikroprozessor vom Typ 6504, der hier als Diskcontroller arbeitet. Das heißt, dieser Koprozessor erledigt alle Aufgaben, die mit der Steuerung des Laufwerks zu tun haben.

Bei der 1541 ging man deshalb einen anderen Weg. Man benutzt hier die Interrupt-Technik. Ein 6502 Mikroprozessor hat für diese Möglichkeit zwei Interruptarten anzubieten; den IRQ und den NMI.

Das Kürzel IRQ steht für 'Interrupt request', was mit 'Interruptanforderung' zu übersetzen ist. Geht diese Leitung am Pin des Mikroprozessors auf logisch Null, so wird der gerade bearbeitete Befehl zu Ende ausgeführt. Danach wird der Inhalt des Prozessorstatusregisters und des Programmzählers auf den Stack gerettet und der Prozessor holt sich aus \$FFFE/FFFF eine Adresse, zu der er verzweigt und dort ein Programm ausführt. Dies tut er solange, bis er auf den Befehl RTI (Return from Interrupt) stößt. Er holt jetzt den Programmzähler und das Prozessorstatusregister wieder vom Stack und arbeitet dort weiter, wo er vorher unterbrochen wurde.

Die spezielle Eigenschaft des IRQ ist, daß er auch unterbunden werden kann. Es gibt zu diesem Zweck im Prozessorstatusregister ein Bit (Interrupt Disable Bit), das ein IRQ-Signal nur dann zur Wirkung kommen läßt, wenn es auf Low steht. Die Befehle, um dieses Bit zu setzen oder zu löschen, sind SEI und CLI.

Auch der NMI ist ein Interrupt, der dafür sorgt, daß ein spezielles Interruptprogramm abgearbeitet wird, wenn der entsprechende Pin auf Low geht. Der Unterschied zum IRQ besteht darin, daß er nicht unterbunden werden kann. Aus diesem Grund wird er als NMI (Non Maskable Interrupt = 'nicht maskierbarer Interrupt') bezeichnet. Ein weiterer Unterschied ist der Sprungvektor für den NMI. Dieser steht nicht in \$FFFE/FFFF, sondern in den Speicherstellen \$FFFA/FFFB (L/H).

Der NMI erfüllt bei der 1541 keine Interruptfunktion. Sein Sprungvektor wird für den UI-Befehl verwendet.

Ein weiterer nicht maskierbarer Interrupt wäre noch das RESET-Signal des Prozessors, das grundsätzlich beim Einschalten von Computer oder Floppy auf Low geht und damit das RESET-Programm ab der in \$FFFC/FFFD angegebenen Adresse ausführt. Dieses Signal läßt sich bei der 1541 durch den U:-Befehl nachvollziehen, der den gleichen Sprungvektor verwendet.

Jetzt aber zur wichtigsten Interruptart: dem IRQ. Die Floppy besitzt insgesamt zwei verschiedene Programme:

- das Hauptprogramm
- das Diskcontrollerprogramm

Das zweite Programm ist hierbei ein Interruptprogramm, das über das IRQ-Signal abgerufen wird.

Um diese Technik der Programmierung besser zu verstehen, werden wir uns als nächstes diese zwei Programme, jedes für sich, genauer ansehen.

5.3.3 Die Arbeit im Hauptprogramm

Das Hauptprogramm ist als das eigentliche Programm zu verstehen, das immer ausgeführt wird, sofern kein IRQ anliegt. Es analysiert die Befehle, die vom BC entgegengenommen werden und führt diese gegebenenfalls aus, sofern kein Syntaxfehler erkannt wurde.

Wenn ein Befehl ausgeführt werden soll, der den Laufwerksbetrieb erfordert, schickt das Hauptprogramm ein Kommando an den Diskcontroller und wartet, bis dieser die vollständige Ausführung zurückmeldet. Danach holt es die erhaltenen Daten ab und verarbeitet diese weiter. Wie diese Technik funktioniert, erfahren Sie in Kapitel 5.3.5.

Erfordert ein Befehl den Busbetrieb, so wird das über ein ATN-Flag angezeigt.

Das Hauptprogramm bedient nun solange zusätzlich auch noch den Bus, bis das ATN-Signal vom Computer wieder zurückgesetzt wird.

Wie das im einzelnen funktioniert, erfahren Sie in Kapitel 10, das sich mit der Funktionsweise des seriellen Busses beschäftigt.

5.3.4 Die Arbeit im Diskcontroller-Modus

Der Diskcontroller (DC) ist, wie schon erwähnt, der Programmteil und die Hardware der Floppy, der die Steuerung des Laufwerkes übernimmt. Hierzu zählen:

- Steuerung des Laufwerksmotors
- Steuerung des Stepermotors
- Steuerung der Lese- und Schreibvorgänge

Da der DC ein IRQ-Programm ist, wird er nur dann aufgerufen, wenn das entsprechende Signal am Mikroprozessor ausgelöst wird. Bei den vielfältigen Aufgaben dieses Programms ist es aber notwendig, daß dieser Aufruf regelmäßig erfolgt, damit die Steuerung effektiv sein kann.

Zum Zweck des regelmäßigen Aufrufs von Interruptprogrammen sind in den vorher beschriebenen VIA 6522 Bausteinen Intervalltimer eingebaut. Diese Timer können auf bestimmte Zeiten eingestellt werden und laufen rückwärts auf Null. Sind sie dort angelangt, lösen Sie einen IRQ aus. Schaltet man diese Timer jetzt noch in den sogenannten 'Continuos Mode', erfolgt nach jedem Nulldurchlauf automatisch das erneute Starten mit dem vorher eingestellten Wert. Die Folge ist ein dauerndes Auslösen von IRQ-Signalen in einem bestimmten Rhythmus.

In der 1541 wird zu diesem Zweck der Timer 1 des DC VIA 6522 benutzt. Er löst ungefähr alle 14 ms einen IRQ aus und startet damit den DC.

5.3.5 Die Technik der Jobschleife

Dieses Kapitel wird sich jetzt mit dem wohl kompliziertesten Teil des DOS auseinandersetzen. Wenn Sie effektiv in das DOS eingreifen wollen, ist das Verständnis dieses Abschnitts unbedingt nötig.

Es handelt sich hier um das Problem der Verarbeitung von Befehlen innerhalb des DOS. Ich habe ja schon erwähnt, daß das eigentliche DOS aus drei verschiedenen Aufgabenbereichen besteht, die jeder von einem eigenen Programm abgedeckt werden. Zwei dieser Programme werden dabei interruptgesteuert aufgerufen.

Es stellt sich nun die Frage, wie diese Programme zusammenarbeiten. Wie können sie sich überhaupt synchronisieren? Immerhin wird das Hauptprogramm bei einem Interrupt praktisch abgeschaltet. Wie kann es seine Befehle und Informationen weitergeben, wenn es auf das IRQ-Programm keinen Einfluß hat?

Uns soll jetzt nur die Beziehung zwischen Hauptprogramm und DC interessieren; der serielle Bus wird in Kapitel 10 genauer unter die Lupe genommen.

Die Lösung des oben genannten Problems heißt: Jobschleife. Sie beruht auf folgendem Prinzip:

Alle Programme der Floppy befinden sich in einer Art "Ruhezustand", wenn kein Befehl anliegt. Dies gilt sowohl für das Hauptprogramm, das sich in einer Endlosschleife befindet, als auch für den DC.

Eine Schlüsselposition nimmt jetzt die Zeropage ein. Kommt ein Befehl vom Computer, wird als erstes der BC aktiv. Er wird durch ein ATN-Signal vom Computer gestartet und setzt eine bestimmte Speicherstelle auf einen bestimmten Wert. Diese Speicherstelle dient als Flag und wird laufend vom Hauptprogramm abgefragt. Ist jetzt der BC-Interrupt beendet, fährt das Hauptprogramm in seiner Endlosschleife fort und fragt besagte Speicherstelle ab. Findet es jetzt den Code, den der BC hineingeschrieben hat, "weiß" das Hauptprogramm, daß Daten anliegen. Es verläßt die Endlosschleife und holt die Daten vom Bus.

Erkennt das Programm einen Befehl, der zum Beispiel das Laden eines Blocks von der Diskette erfordert, speichert es ebenfalls einen Code in eine bestimmte Speicherstelle, die jetzt wiederum vom DC als Flag für einen anliegenden Befehl verwendet wird. Danach geht das Hauptprogramm wieder in eine Warteschleife und überprüft laufend eine Speicherstelle, die ihm mitteilt, ob der Block geladen wurde und zur Verfügung steht.

Wird jetzt ein IRQ von dem vorhin angesprochenen Timer ausgelöst, fragt der DC wie üblich die Speicherstelle ab, die ihm mitteilt, ob ein Befehl anliegt. Er wird jetzt den Befehl des Hauptprogramms finden, ausführen und danach wiederum dem Hauptprogramm mitteilen, daß der Befehl ausgeführt wurde

Diese Vorgänge laufen in der Floppy einige 100mal in der Sekunde ab.

Wie Sie sehen ist die Arbeitsweise eigentlich ganz einfach: jedes Programm wartet, bis ein Auftrag anliegt, indem es bestimmte Speicherstellen bei jedem Durchgang abfragt.

Jetzt ist Ihnen der Name Jobschleife vielleicht auch verständlich; Jedes Programm im DOS wartet in einer Schleife, bis ein Auftrag (Job) anliegt, der dann als Unterprogramm ausgeführt wird. Danach wird wieder in die Schleife zurückgekehrt.

Dieses Prinzip ist im Grunde leicht zu verstehen. Es erfordert jedoch enormen programmiertechnischen Aufwand bei der Realisierung, da mit einer Unmenge von Zeigern, Flags, Zwischenspeichern, usw. gearbeitet werden muß. Sie verstehen jetzt vielleicht auch, warum man keinen Eingriff in die Zeropage der Floppy wagen sollte, solange man sich nicht genau auskennt.

Wenn Sie sich das DOS-Listing im Anhang dieses Buches ansehen, so erschrecken Sie nicht. Die Programme sind um einiges komplizierter als im Computer; ich habe mir die Muhe gemacht, alles so ausführlich wie möglich zu kommentieren.

So, jetzt aber genug der grauen Theorie; wir wollen unsere ersten Gehversuche in der Programmierung der 1541 machen.

6

Das Ausführen von Programmen im Pufferspeicher

6 Das Ausführen von Programmen im Pufferspeicher

Nachdem Sie bereits wissen, daß es beim DOS Befehle gibt, die es uns gestatten, Maschinenprogramme in den Pufferspeichern der Floppy ablaufen zu lassen, wollen wir uns nun genauer mit diesem Gebiet beschäftigen. In der Tat eröffnet uns diese Art der Programmierertechnik eine Fülle neuer Möglichkeiten in der Anwendung der 1541. Wir können uns eigene Betriebssysteme schreiben oder den Befehlssatz der Floppy erweitern. Wir können die Geschwindigkeit beim Diskettenzugriff erhöhen oder einen Kopierschutz auf Diskette bringen.

6.1 Aufruf von Unterprogrammen aus dem ROM

Wie Sie sicher vermuten, können wir beim Ablauf unserer Maschinenprogramme im Floppyspeicher natürlich auch auf die Systemroutinen des DOS zugreifen. Dies erleichtert die Arbeit um einiges, da wir die meisten Programme, die wir für unsere 'Systemerweiterungen' benötigen, schon im DOS implementiert vorfinden.

Es sei an dieser Stelle auf den Anhang verwiesen. Hier finden Sie ein dokumentiertes Listing des DOS, um dessen Studium Sie kaum herumkommen werden, wenn Sie in den Programmablauf der Floppy eingreifen wollen.

6.2 Nutzung des DOS-Hauptprogramms

Die Überschrift dieses Kapitels ist vielleicht etwas irreführend, denn es bleibt uns hier nur zu bemerken, daß Sie das Hauptprogramm des DOS praktisch überhaupt nicht nutzen können.

Der Grund besteht in der Tatsache, daß das Hauptprogramm in einer Endlosschleife arbeitet und von dort aus die einzelnen Unterprogramme mit JMP-Befehlen aufruft. Man kann aus den Unterprogrammen mit RTS nicht zurückkehren, sondern muß ebenfalls mit absoluten Sprüngen arbeiten, was uns die Arbeit natürlich sehr erschwert. Wollen wir nämlich beispielsweise die Routinen zur Bedienung des seriellen Bus aufrufen, gelingt uns das immer nur einmal, da diese Programme nach Ausführung direkt ins Hauptprogramm des DOS zurückspringen.

Das Wissen um diese Tatsachen ist für Sie besonders wichtig, da Sie hieraus ersehen können, daß Sie sich bei bestimmten Anwendungen ein gesamtes eigenes Programm schreiben müssen, obwohl dieses im ROM schon vorhanden ist. Erstellen Sie dabei auch ein eigenes Hauptprogramm, so ist zu beachten, daß Sie alle wichtigen Parameter der Floppy kontrollieren müssen, wie das auch das 'echte' Hauptprogramm macht, da sich ein 'Absturz' der Floppy sonst kaum verhindern läßt.

Schreiben Sie Programme in den Pufferspeicher der Floppy und lassen diese dann dort mit dem M-E-Befehl ausführen, ist noch zu beachten, daß diese Programme mit einem RTS abgeschlossen sein müssen, damit das DOS ordnungsgemäß weiterarbeiten kann.

Zur direkten Programmierung der Floppy noch ein Tip: wenn Sie schon länger Besitzer einer 1541 sind, sei Ihnen an dieser Stelle empfohlen, die Floppy aufzuschrauben und den Deckel abzunehmen, während Sie arbeiten. So haben Sie die gesamte Laufwerksmechanik im Blickfeld und können anhand der Kopfbewegung ständig kontrollieren, ob sich Ihr Programm im Floppyspeicher richtig verhält. Es wird Ihnen nämlich sicherlich öfter passieren, daß der Schreib-Lese-Kopf der 1541 scheinbar ohne Grund 'eigene Wege' geht.

Achtung: Beim Aufschrauben des Gehäuses ist sicherzustellen, daß der Netzstecker gezogen ist. Auch muß auf eventuell freigelegte spannungsführende Teile geachtet werden. Zu vermeiden ist außerdem das Anfassen der elektrischen Bauteile auf der Platine der Floppystation, da die ICs äußerst empfindlich gegenüber statischer Aufladung sind!

Das offene Gehäuse hat aber auch durchaus noch andere Vorteile (mehr Vorteile als Nachteile). So werden Sie zum Beispiel erkennen, daß sich der Schreib-Lese-Kopf der Floppystation auf der Unterseite einer eingelegten Diskette befindet.

Wie, Sie staunen? Dann überzeugen Sie sich am besten selbst von der Tatsache, daß die Seite der Diskette, auf der sich das Etikett befindet, nicht gleich der Seite ist, die auch tatsächlich beschrieben wird. In Wirklichkeit wird jede Diskette nämlich auf der Rückseite beschrieben. Darauf sollten Sie achten, wenn Sie Ihre wertvollen Programmdisketten das nächstemal ohne Hülle irgendwo hinlegen, obwohl das besser ganz zu unterlassen ist.

Ein anderer Vorteil des offenen Gehäuses liegt sicherlich darin, daß Sie einen guten Einblick bekommen, wie die Mechanik der Floppystation bei Diskettenoperationen arbeitet. Auch die Wartung der Floppy, wofür Sie in Kapitel 11 einige Ratschläge finden, wird so stark vereinfacht.

6.3 Nutzung der Jobschleife

So, jetzt aber wieder zum Thema. Bei der Programmierung der Floppy sollten Sie sich natürlich mit der Jobschleife auskennen, da sie das Lesen und Schreiben überhaupt erst möglich macht. Wir sollten uns darüber im klaren sein, daß wir es hier mit einem Interruptprogramm zu tun haben, dessen Bedienung um einiges komplizierter ist, als sich das im Augenblick erahnen läßt.

Wenn Sie die RAM-Belegung der der Floppy in Anhang I betrachten, sehen Sie auf der ersten Seite die Bedeutung der Speicherstellen \$00 bis \$11. Dies sind die Jobspeicher der Floppy, also jene Speicherzellen, mit deren Hilfe die Kommunikation zwischen Hauptprogramm und Disk-Controller erfolgt.

Wenn Sie zum Beispiel in Speicherstelle \$00 einen der aufgeführten Befehlscodes, zum Beispiel \$E0, schreiben, erkennt der Diskcontroller beim nächsten Interrupt, daß ein Befehl anliegt und leitet die entsprechenden Schritte zu dessen Ausführung ein. In unserem Beispiel müßten Sie noch jeweils eine Track- und eine Sektornummer in \$06/07 angeben.

Der DC schaltet jetzt den Drivemotor ein und positioniert den Kopf auf die angegebene Tracknummer; danach springt er zur Speicherstelle \$0300 (Anfang des Puffer 0), da wir den Befehl zur Ausführung eines Maschinenprogramms in Puffer 0 gegeben haben.

Sie können jetzt theoretisch ein Programm im Puffer 0 stehen haben, das nicht im Normalmodus, und das ist zu beachten, sondern im DC-Modus, also als Interruptprogramm, ausgeführt wird. Sie können ein solches Programm folglich auch nicht mit RTS abschließen, sondern müssen mit einem JMP wieder ins DC-Programm im ROM zurückspringen.

Zur Kontrolle hinterläßt der DC dem Hauptprogramm nach Ausführung eines Jobs immer eine Rückmeldung, die in der gleichen Speicherstelle übergeben wird, in der vorher der Jobcode stand. Eine Aufstellung dieser Rückmeldungen finden Sie in Anhang I.

Unten aufgeführt sehen Sie das Standardprogramm zur Übergabe eines Befehls an den DC und des Abwartens auf dessen Ausführung.

Unser Beispiel wird mit M-E aufgerufen und steht irgendwo im Pufferspeicher der Floppy. Es sollte jedoch nie in dem Pufferspeicher stehen, für den der Job aufgerufen wird. Dorthin wird nämlich entweder ein gelesener Block geschrieben (Jobcode \$80), oder es steht dort ein Maschinenprogramm, das ausgeführt werden soll (Jobcode \$E0 oder \$D0).

Das kleine Programm führt ein sogenanntes 'BUMP' aus, das heißt, der Kopf wird zur Justierung an den Anschlag zurückgefahren:

```
          LDA #$12      Positionierung auf Track 18
          STA $06      Tracknummer für den Job
          LDA #$C0      Jobcode für 'Bump'
          STA $00      als Code für Puffer 0 übergeben
WEITER    LDA $00      Job schon ausgeführt ?
          BMI WEITER   Nein
          CMP #$02     auf fehlerfreie Durchführung prüfen
          BCC OK       kein Fehler aufgetreten
          JMP ERROR    Sprung in Fehlerroutine
OK        RTS         Ende
```

Nach diesem Standardbeispiel werden alle Routinen des DC behandelt, was eine sehr komfortable Bedienung ermöglicht, da fast alles übrige 'vollautomatisch' erledigt wird.

6.3.1 Die Steuerung des Laufwerkmotors

Wenn Sie ein Programm in der Floppy ablaufen lassen wollen, haben Sie in der Regel die Absicht, auch auf die Diskette zuzugreifen. Hierfür müssen Sie die Bedienung der Laufwerksmechanik beherrschen. Dazu zählt unter anderem der Laufwerksmotor.

Über die Bedienung des Laufwerkmotors gibt es im Grunde nicht viel zu sagen. Sie ist das Einfachste an der ganzen Floppyprogrammierung. Genauer gesagt brauchen Sie sich über das An- und Abschalten des Motors keine Gedanken zu machen, da es in der Regel automatisch erfolgt, sobald Sie ein entsprechendes Programm in der Floppy aufrufen, das über die Jobschleife arbeitet. Sie werden aus diesem Grund auch meistens den Jobcode \$E0 benötigen, da dieser Ihr Programm im Speicher erst dann zur Ausführung bringt, sobald das Laufwerk bereit zum Schreiben und Lesen ist.

6.3.2 Die Steuerung des Steppermotors

Die Steuerung des Schrittmotors zur Tonkopfbewegung ist schon um einiges komplizierter. Sie erfolgt in der Regel nicht vollautomatisch, sondern erfordert einige Parameter in der Zeropage. Bei dem Jobcode \$E0 sollten Sie zum Beispiel im Interruptprogramm wenigstens einmal einen 'Abstecher' in das Jobschleifenprogramm machen, um dem DC Gelegenheit zu geben, den Tonkopf in die richtige Position zu bringen.

Der Grund, warum ein einmaliges Starten der Jobschleife nicht genügt, um den Kopf zu positionieren, ist der, daß mehrere Interruptaufrufe zum Einstellen des Tonkopfes nötig sind. Der Ablauf sieht so aus:

Wenn der Befehl zum Kopfpositionieren kommt, werden alle Parameter für die zu 'fahrende' Strecke gesetzt, da sich der Tonkopf immer relativ von einer Position zur nächsten bewegt. Danach wird der Steppermotor initialisiert und die Jobschleife verlassen. Bei jedem weiteren IRQ werden die Zähler erniedrigt, und wenn sie auf Null stehen, wird der Steppermotor wieder in den Ruhezustand gebracht. Die ruckartige Bewegung des Steppermotors kommt daher, daß der Motor bei jedem IRQ eingeschaltet und am Schluß wieder ausgeschaltet wird; und das viele Male pro Sekunde.

Haben Sie sich schon einmal überlegt, daß Ihnen der Steppermotor vielleicht zu langsam ist? Erhöhen Sie einmal, wie angegeben, die Frequenz der IRQs. Sie werden sich wundern, wie der Kopf auf einmal über die Diskette 'rauscht':

```
OPEN 1,8,15
PRINT#1, "M-W" CHR$(5) CHR$(28) CHR$(3) CHR$(25) CHR$(0) CHR$(25)
CLOSE 1
```

Die Programmiertechnik beim Stellen des Tonkopfes bekommen Sie nur in den Griff, wenn Sie Erfahrung sammeln. Betrachten Sie die Beispiele im Anhang dieses Buches und scheuen Sie sich nicht davor, bei anderen Programmen zu 'spicken'. Sie ersparen sich damit normalerweise viel Ärger und Mühe und unter Umständen auch mehrmals einen verstellten Schreib-Lese-Kopf, wenn die Floppy zu oft einen 'Bump' ausgeführt hat.

An dieser Stelle sollte ich vielleicht darauf hinweisen, daß Sie bei der Floppy im Gegensatz zum Computer mechanische Teile durch Programmsteuerung bewegen können. Mechanische Teile sind einem Verschleiß unterworfen, so daß Sie bei der Programmierung der Floppy mit viel Sorgfalt vorgehen sollten, um eine Überstrapazierung der Laufwerksmechanik zu vermeiden und Beschädigungen möglichst auszuschließen!

6.3.3 Lesen eines Blocks in den Pufferspeicher

Das Lesen eines Blocks in einen bestimmten Puffer der Floppy ist mit dem Vorrat an Kommandos, die uns zur Verfügung stehen, kein Problem. Aus dem Anhang können Sie ersehen, daß ein Jobcode existiert, der das Lesen eines Blocks veranlaßt. Bei der Anwendung dieses Codes ist darauf zu achten, daß die Diskette schon initialisiert ist. Beim Initialisieren übernimmt die Floppy nämlich die ID im Vorspann (Header) eines Datenblocks auf Track 18. Dieser Wert gilt als Standard und wird zum Vergleich für alle weiteren Lesevorgänge verwendet. Stimmt die ID nun nicht mit der im gefundenen Datenblockheader überein, so deklariert der DC den Block als nicht gefunden und übergibt eine Fehlermeldung.

Bevor Sie also das nächste Programm über den Kommandokanal in einen Puffer schreiben (nicht Puffer 0!!!), schicken Sie zuerst den I-Befehl zur Floppy:

```
        LDA #$00      ; Sektor 0
        STA $06       ; als Sektor für Puffer 0
        LDA #$12     ; Track 18
        STA $07       ; als Tracknummer für Puffer 0
        LDA #$80     ; Jobcode für 'Block lesen'
        STA $00       ; als Auftrag für Puffer 0
WEITER  LDA $00       ; Ende ?
        BMI WEITER   ; nein
        RTS          ; zurück zum Hauptprogramm
```

Dies ist der normale Weg zum Lesen eines Datenblocks. Wie Sie wissen, kann es auch vorkommen, daß zum Beispiel ein Block auf der Diskette zerstört wurde (absichtlich oder unabsichtlich). Hier können Sie mit dieser Routine nicht mehr viel ausrichten. Wie man modifizierte Routinen verwendet, darauf kommen wir im weiteren Verlauf dieses Buches noch zu sprechen.

6.3.4 Schreiben eines Blocks auf Diskette

Das Schreiben eines Datenblocks auf die Diskette mit Hilfe der Jobschleife erfolgt analog zum Lesen; nur muß hier der zu schreibende Puffer natürlich vorher mit den entsprechenden Daten gefüllt werden. Für das Initialisieren gilt das gleiche wie beim Lesen: die Diskette muß vor dem Schreibzugriff initialisiert worden sein, da der DC sonst den Header des zu schreibenden Blocks nicht finden kann.

Aus der Notwendigkeit des Initialisierens konnten Sie natürlich schon folgern, daß dem Schreibvorgang immer ein Lesevorgang vorausgeht. Das ist natürlich notwendig, da die Daten ja in einen bestimmten Sektor geschrieben werden sollen und dieser muß erstgesucht werden. Durch einen Schreibzugriff können deshalb auch keine Fehler im Header eines Datenblocks 'ausgemerzt' werden, da dieser nur einmal, nämlich beim Formatieren, geschrieben wird und danach nie mehr. Darüber werden wir später noch mehr erfahren.

7

Die Aufzeichnung von Daten auf der Diskette

7 Die Aufzeichnung von Daten auf der Diskette

Wir haben bisher mit den Vorgängen des Schreibens und Lesens von Daten auf der Diskette hantiert und diese dabei als selbstverständlich hingenommen, ohne uns jemals darüber Gedanken gemacht zu haben, wie eigentlich Daten auf eine Diskette geschrieben werden. Was laufen in der Floppy für Vorgänge ab, wenn ein Block gelesen oder geschrieben wird?

Da diese Grundlagen für die Beherrschung der Floppyprogrammierung unbedingt nötig sind, werden wir uns in diesem Kapitel ausschließlich damit befassen.

7.1 Aufbau eines Sektors auf der Diskette

In Kapitel 3 haben wir uns bereits eine Diskette angesehen. Sie erfuhren, daß jede Diskette durch das Formatieren in Tracks und Sektoren unterteilt wird, und daß jeder Sektor einen Datenblock enthält. Jetzt wollen wir so einen Sektor genauer unter die Lupe nehmen.

Jeder Sektor der Diskette besteht aus dem Blockheader und dem eigentlichen Datenblock, der die abgespeicherten Informationen enthält. Der Blockheader ist dem Datenblock vorangestellt und enthält alle wichtigen Informationen, die zum Finden eines Blocks notwendig sind.

7.1.1 Aufbau des Blockheaders

8	CKS	S	T	ID2	ID1	0F	0F	Lücke (10 GCR Bytes)
---	-----	---	---	-----	-----	----	----	----------------------

Es bedeuten:

- 8 - \$08 zeigt Beginn eines Blockheaders an
- CKS - Checksumme über den Blockheader
- S - Sektornummer des Blocks
- T - Tracknummer des Blocks
- ID2 - zweites ASCII-Zeichen der ID
- ID1 - erstes ASCII-Zeichen der ID
- 0F - Lückenzeichen; hat keine Funktion

Bild 7.1 Aufbau eines Blockheaders

In Bild 7.1 sehen Sie eine schematische Darstellung eines Blockheaders. Er besteht in der Hauptsache aus Kontrollwerten, die dazu dienen, daß der DC einen bestimmten Block so schnell wie möglich ausfindigmachen kann.

Das Blockheaderkennzeichen 08 zeigt dem DC an, daß die nächsten Bytes, die gelesen werden, zu einem Blockheader gehören. Das ist zur Unterscheidung eines Blockheaders von einem Datenblock unbedingt nötig, da beide mit der gleichen speziellen Markierung auf der Diskette beginnen. Man nennt sie SYNC-Markierung. Sie wird in Kapitel 7.2.1 noch ausführlich erläutert werden.

Die Sektornummer zeigt dem DC an, ob er gerade auf den Block zugreifen will, der gewünscht wird. Anhand dieser Angabe sucht die Floppy nach den richtigen Sektoren bei allen Lese- und Schreibvorgängen.

Die Tracknummer dient ebenfalls der Kontrolle, ob der richtige Sektor gefunden wurde. Sie dient außerdem der Kopfpositionierung, da der DC mit ihrer Hilfe feststellen muß, in welcher relativen Entfernung sich der nächste zu lesende Track befindet.

Die beiden ID-Kennzeichen wurden schon besprochen. Sie wissen jetzt auch, warum bei einem direkten Lese- oder Schreibzugriff (Kapitel 6.3) die Diskette immer vorher initialisiert werden muß. Durch das Initialisieren holt die Floppy den Standardwert der ID in zwei Speicherstellen (Zeropage \$12/13). Bei jedem weiteren Zugriff auf einen Block wird dieser Standardwert mit den Werten im Blockheader verglichen, und nur bei Übereinstimmung ein Leseoder Schreibbefehl ausgeführt. Bei einem Direktzugriff mittels des Ul-Befehls würden Sie bei Nichtübereinstimmung einen "Disk ID Mismatch Error" erhalten.

Die beiden \$OF-Werte haben bei der 1541 keine weitere Funktion, als zusätzlich zu den nächsten Bytes eine Lücke zu bilden, bevor die SYNC-Markierung des Datenblocks folgt.

7.1.2 Aufbau eines Datenblocks

7	Datenblock mit 256 Bytes	CKS	Lücke
---	--------------------------	-----	-------

Es bedeuten:

- 8 - Kennzeichen \$07 für Datenblockbeginn
- CKS - Checksumme über den Datenblock

Bild 7.2 Aufbau eines Datenblocks

Bild 7.2 zeigt den Aufbau eines Datenblocks. Dieser Teil folgt auf der Diskette immer hinter dem dazugehörigen Blockheader und bildet mit diesem die Gesamtheit eines Sektors.

Auch der Datenblock hat ein Kennzeichen, anhand dessen der DC feststellen kann, 'mit wem er es zu tun hat'. Es hat hier den Wert \$07 und folgt direkt nach der SYNC-Markierung.

Nach diesem Kennzeichen folgen die eigentlichen Daten, die wir als Benutzer auf die Diskette geschrieben haben. Sie haben die gleiche Reihenfolge, wie beim Schreibvorgang und werden üblicherweise von den beiden Linkbytes, die auf den nächsten Sektor zeigen, angeführt.

Hinter den 256 Datenbytes folgt, wie schon beim Blockheader, eine Prüfsumme, die zur Kontrolle auf Lesefehler dient.

Nach der Prüfsumme folgt wieder eine Lücke, die allerdings in ihrer Länge von Track zu Track variiert, da sie für eine gleichmäßige Verteilung der Sektoren auf Diskette sorgen soll.

7.2 Die Technik beim Schreiben auf Diskette

Wir haben eben erfahren, wie Daten auf der Diskette abgelegt werden und sind dabei schon sehr genau auf die Details eingegangen. Mit den Kenntnissen über den beschriebenen Blockaufbau dürfte es Ihnen nicht mehr schwer fallen, die Schreib- und Leseroutinen im DOS zu durchschauen. Sie werden allerdings noch bei ein paar Feinheiten stutzig werden. Um diese letzten Mängel auch noch zu beseitigen, wollen wir jetzt auf die grundlegenden Voraussetzungen eingehen, die zum Schreiben auf die Diskette erforderlich sind.

7.2.1 Die SYNC-Markierungen

Die SYNC-Signale oder -Markierungen wurden namentlich ja schon ein paarmal erwähnt; jetzt wollen wir sehen, was es mit dieser Einrichtung auf sich hat.

Können Sie sich noch an Kapitel 3.1 erinnern? Wir erfuhren dort, was es mit dem Formatieren eigentlich auf sich hat. Bei dieser Gelegenheit habe ich auch den Unterschied zwischen soft- und hardsektorierten Disketten erklärt.

Zur Wiederholung: bei hardsektorierten Disketten hat die Diskette eine Menge Indexlöcher eingestanzt, die zur Orientierung beim Lesen und Schreiben dienen. Bei softsektorierten Disketten erwähnte ich dazu nur, daß sich diese ihre eigenen Markierungen beim Formatieren auf die Diskette schreiben.

Diese Markierungen, die ansonsten aus Löchern bestehen, sind die SYNC- oder Synchronmarkierungen. Eine SYNC-Markierung besteht aus mehreren \$FF-Bytes hintereinander auf Diskette.

Aber, werden Sie sagen, wenn Sie nun in einem Datenblock lauter \$FF-Bytes haben, dann bringt dieser ja den DC durcheinander, weil dieser die \$FF-Bytes für eine SYNC-Markierung hält.

Daß dem natürlich nicht so ist und auch nicht sein kann erfahren sie im nächsten Kapitel.

Jetzt wollen wir uns mit den SYNC-Signalen noch etwas genauer beschäftigen.

Beim Formatieren wird eine Diskette folgendermaßen eingeteilt:

Wenn ein Sektor geschrieben werden soll, wird zuerst eine SYNC-Markierung auf die Diskette gebracht. Danach folgt die 8 als Kennzeichen des Blockheaders und dessen übrige Bytes mit der Lücke. Als nächstes wird wieder eine SYNC-Marke auf die Diskette gebracht und der eigentliche Datenblock, angeführt vom Wert 7, dahinter geschrieben. Nach der Lücke hinter dem Datenblock folgt die erste SYNC-Markierung des nächsten Blockheaders und so weiter. ..

In Bild 7.3 können Sie diese Organisation noch einmal grafisch dargestellt sehen.

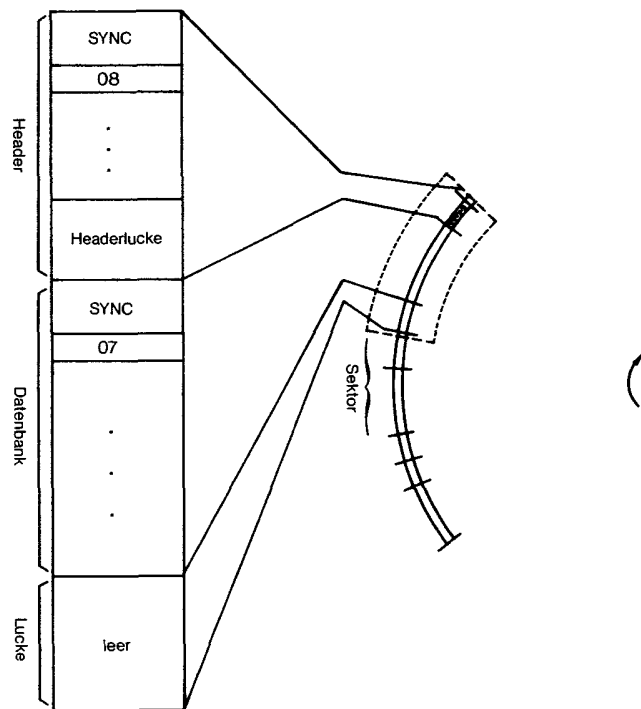


Bild 7.3 Schema einer Diskette mit SYNC-Marken

Das Besondere an den SYNC-Markierungen ist, daß sie nicht durch aktives Abfragen der Lese-/Schreibautomatik erkannt werden müssen, sondern daß sie anhand ihrer Bitfolge auf der Diskette automatisch ein Signal auslösen, das über CB2 des DC geleitet wird.

7.2.2 Die GCR-Codierung

Wenn Sie sich erinnern, haben wir im vorigen Kapitel erfahren, daß eine SYNC-Markierung durch aufeinanderfolgende \$FF-Bytes auf Diskette geschrieben wird. Es stellte sich hier natürlich die Frage, was mit der gesamten Schreibautomatik passiert, wenn wir einen Block auf die Diskette schreiben wollen, der nur aus \$FF-Bytes besteht. Nachdem wir die wichtige Funktion der SYNC-Markierungen kennen, müßte ein solcher Block ein Chaos auf der Diskette anrichten. Da ein solches Chaos aber nicht passiert, obwohl wir öfter mehrere \$FF-Bytes hintereinander auf Diskette schreiben, scheint es hier eine Einrichtung zu geben, die die Verwechslung unterbindet.

Eine solche Einrichtung existiert in der Tat. Sie nennt sich GCR-Codierung (Group Code Recording).

Die Floppystation kennt also prinzipiell zwei Schreibarten auf der Diskette:

- das Schreiben von Markierungen
- das Schreiben von Daten

Wenn die Floppy beim Formatieren einen Track schreibt, werden die SYNC-Markierungen im 'Direktmodus' auf Diskette geschrieben, indem man einfach fünf \$FF-Bytes zum Tonkopf schickt. Danach werden die Blockheader hergestellt. Diese werden in den GCR-Code umgewandelt und erst dann zum Tonkopf geschickt. Genauso verhält es sich mit den Datenblöcken, die ja alle einen bestimmten 'Leerinhalt' mitbekommen.

Wie die Umwandlung der Daten vom Binär-Code in den GCR-Code erfolgt, wollen wir jetzt untersuchen.

Wie Sie wissen, besteht ein Hex-Byte aus acht Bits. Eine Byte im Hexadezimalsystem dargestellt besteht wiederum aus zwei Ziffern;

jede im Bereich von \$0 bis \$F. Wenn wir eine Hex-Zahl in die acht Bits aufspalten, so können wir erkennen, daß immer genau vier Bits für eine Ziffer zuständig sind. Diese Einheit von vier Bits nennt man Nibble, und zwar besteht eine Hex-Zahl aus einem nie-derwertigen (englisch: low) und einem hoherwertigen (englisch: high) Nibble.

An einem Beispiel sei dies verdeutlicht:

Hex	(dezimal)	Binär	High-Nibble	Low-Nibble
\$44	(68)	01000100	0100---	--0100

Diese Zerlegung einer Zahl in ein Low- und ein High-Nibble ist für die GCR-Codierung unbedingt notwendig. Es ist nämlich beim Schreiben auf die Diskette erforderlich, daß nie mehr als zwei '0'-Bits oder neun '1'-Bits auf Diskette direkt hintereinander geschrieben werden. Warum das so ist, erfahren Sie später.

Da bei einer normalen Hex-Zahl eine solche unerlaubte Kombination ohne weiteres auftreten kann, müssen die Bytes codiert werden. Dazu wird die Zahl in zwei 4-Bit-Nibbles aufgespalten, und diese werden dann anhand der unten abgedruckten Tabelle in jeweils zwei 5-Bit-Nibbles umgewandelt.

Hexadezimalwert		Binärwert	GCR-Äquivalent
\$0	(0)	0000	01010
\$1	(1)	0001	01011
\$2	(2)	0010	10010
\$3	(3)	0011	10011
\$4	(4)	0100	01110
\$5	(5)	0101	01111
\$6	(6)	0110	10110
\$7	(7)	0111	10111
\$8	(8)	1000	01001
\$9	(9)	1001	11001
\$A	(10)	1010	11010
\$B	(11)	1011	11011
\$C	(12)	1100	01101
\$D	(13)	1101	11101
\$E	(14)	1110	11110
\$F	(15)	1111	10101

Bild 7.4 Tabelle für Binär-GCR-Konvertierung

Diese Umrechnung wollen wir mit einem Beispiel veranschaulichen:

Sie haben zwei Werte \$45 und \$E2. Diese Werte werden wir zunächst einmal in die entsprechenden Binärzahlen umwandeln:

\$45 = %0100 0101 \$E2 = %1110 0010

Wie Sie sehen, stehen die Nibbles jetzt schon da, um in die entsprechenden GCR-Äquivalente umgewandelt zu werden:

0100 0101 1110 0010 sehen im GCR-Code so aus:
01110 01111 11110 10010

Um aus diesen Bitkombinationen wieder Zahlen herzustellen, werden wieder jeweils 8 Bits zu einem Byte zusammengefaßt und weiterverarbeitet. In unserem Beispiel sähe das so aus:

0111 0011	1111 1101	0010 ----
\$73	\$FD	\$2-

Wie Sie erkennen können, sind in unserem Fall aus vorher zwei Binärwerten jetzt zweieinhalb GCR-Bytes geworden. Diese Ungleichheit ergibt sich zwangsläufig aus der Tatsache, daß pro Byte immer zwei Bits hinzukommen, wenn in GCR umgewandelt wird. Bei der 1541 werden deshalb immer vier Werte zusammengenommen und codiert, da man dann die gerade Anzahl von fünf vollständigen Bytes erhält, wenn umgewandelt wird. Auch das wollen wir mit einem Beispiel verdeutlichen:

Hex:	\$30	\$12	\$29	\$5A	
Bin:	0011 0000	0001 0010	0010 1001	0101 1010	
GCR:	10011 01010	01011 10010	10010 11001	01111 11010	
=	1001 1010	1001 0111	0010 1001	0110 0101	1111 1010
	9A	97	29	65	FA

Dieses Beispiel zeigt die tatsächlichen Vorgänge bei der Codierung in der Floppy. Die Bytes werden immer in Viererblöcken codiert und anschließend auf die Diskette geschrieben,

Es wurde vorhin schon angesprochen, daß sich nie mehr als neun '1'-Bits und nie mehr als zwei '0'-Bits direkt hintereinander auf der Diskette befinden dürfen. Wenn Sie sich die codierten Werte ansehen, werden Sie feststellen, daß diese Voraussetzung hier erfüllt ist. Den Grund für die verbotenen zehn '1'-Bits können Sie sich höchstwahrscheinlich jetzt schon denken.

Es ist so, daß mehr als 9 gesetzte Bits ein SYNC-Signal darstellen und von der Schreib/Leseelektronik auch als ein solches erkannt würden, wenn eine derartige Kombination nicht ausgeschlossen werden würde.

7.3 Das Schreiben von Bits auf Diskette

Im vorangegangenen Kapitel haben Sie erfahren, wie Daten in Wirklichkeit auf der Diskette abgelegt werden. Man stellt sich das ja immer recht einfach vor; Diskette rein, Daten zum Tonkopf und von dort auf die Diskette, und da haben sie normalerweise auch zu bleiben. Aber sehen Sie sich doch einmal eine Diskette an. Haben Sie sich nicht schon einmal darüber Gedanken gemacht, was man eigentlich alles auf kleinstem Raum unterbringt, wenn man eine Diskette beschreibt?

In diesem Kapitel soll die Funktionsweise der Lese/Schreibelektronik erklärt werden. Wie arbeitet ein Tonkopf überhaupt, und wie kann man Daten auf eine Magnetscheibe schreiben?

7.3.1 Funktionsweise eines Schreib/Lesekopfes

Wie Sie sicherlich wissen, beruhen die Schreib- und Lesevorgänge auf Magnetismus. Es gibt bestimmte Materialien, die wir als Magnete bezeichnen und die auf Eisen und Stahl eine 'anziehende' Wirkung haben.

Magnete haben einen Nord- und einen Südpol. Wenn Sie nun zum Beispiel einen Stabmagneten in der Mitte zerlegen würden, hätten Sie wieder zwei vollständige Magnete mit je einem Nord- und einem Südpol. Dieses Zerteilen ließe sich theoretisch bis in den molekularen Bereich fortsetzen. Irgendwann stoßen wir jedoch an eine Grenze. Wir haben die Größe der kleinsten Magnete erreicht, die es gibt. Diese 'Minimagnete' bezeichnet man als Elementarmagnete, da eine weitere Zerteilung nicht möglich ist, ohne deren Eigenschaften zu zerstören.

Jedes Metall, das es gibt, enthält nun solche Elementarmagnete, ohne daß es deswegen gleich magnetisch wirksam wäre. Der Grund liegt in der Tatsache, daß diese Elementarmagnete in einer ungeordneten Form vorliegen, also keine Kraft in eine bestimmte Richtung entfalten.

Könnte man jetzt diese (wir stellen sie uns als kleine Stabmagnete vor) Elementarmagnete in einer bestimmten Stellung ausrichten, würden alle Nordpole in die eine und alle Südpole in die andere Richtung zeigen und eine konzentrierte Wirkung hervorrufen. Es gibt Materialien, die haben diese Eigenschaft von Natur aus; eben das sind unsere Magnete.

Magnetismus hat aber unter anderem auch die Eigenschaft, **in** einer gewissen Wechselbeziehung zur Elektrizität zu stehen. So entwickelt eine Spule aus einem Metalldraht ein magnetisches Feld, sobald sie von Strom durchflossen wird. Wickelt man diese Spule um einen Eisenkern, richten sich in diesem, angeregt durch das erzeugte Magnetfeld, alle Elementarmagneten aus, und der Effekt verstärkt sich. Wir erhalten einen Elektromagneten.

Dieser Effekt funktioniert auch andersherum. Wenn wir einen Magneten zwischen den Windungen einer Spule bewegen, entsteht in ihr Strom; man sagt, es wird Strom induziert.

Diese eben beschriebenen Effekte nutzt man aus, wenn man Magnetdatenträger verwendet.

Disketten, Tonbänder und Magnetplatten sind mit speziellen Substanzen beschichtet, deren Elementarmagnete sich leicht ausrichten lassen. Man spricht bei diesem Vorgang vom Magnetisieren einer Substanz. Die Materialien haben hier den Vorteil, daß diese Magnetisierung lange aufrechterhalten bleibt und somit zur Datenspeicherung benutzt werden kann.

Um die Magnetpartikel auf der Diskette zu magnetisieren, verwendet man einen Tonkopf. Dieser Tonkopf ist im Prinzip nichts weiter als ein speziell geformter Elektromagnet.

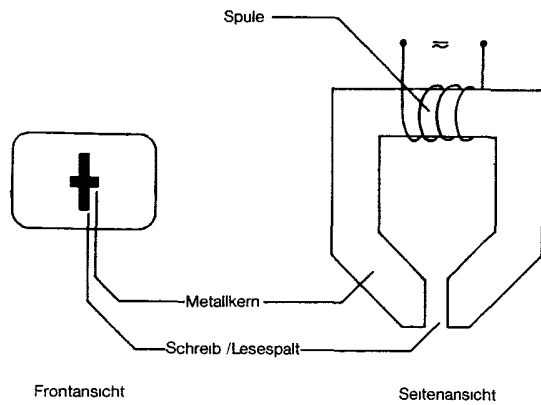


Bild 7.5 Schema eines Schreib/Lesekopfes

Wenn man durch die Spule des Tonkopfes Strom schickt, entsteht zwischen den beiden Enden im Tonkopfspalt ein Magnetfeld, das in seiner Richtung von der Stromrichtung in der Spule abhängt. Da der Tonkopf auf der Diskettenoberfläche aufliegt, wird das Magnetfeld in der Beschichtung der Diskette wirksam und magnetisiert so deren Oberfläche. Bild 7.6 zeigt, wie das dann im Schema aussieht.

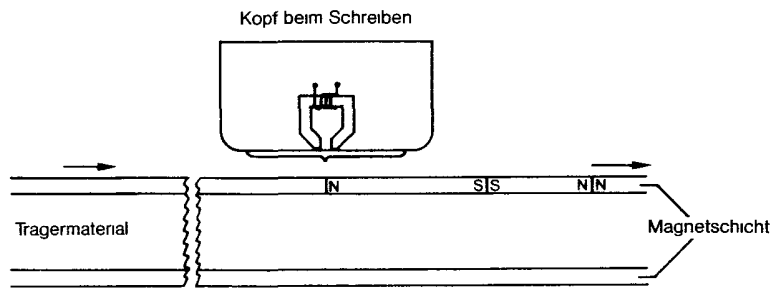


Bild 7.6 Aufzeichnung auf Diskette

7.3.2 Speichern von Daten auf Diskette

Die Voraussetzungen für das Schreiben auf Diskette hätten wir jetzt geschaffen. Jetzt bleibt uns nur noch, die Unterscheidung in '0'-Bits und in '1'-Bits vorzunehmen. Für die Datenspeicherung brauchen wir nur diese beiden Einheiten, aus denen sich die Bytes dann zusammensetzen.

Wie Sie aus Bild 7.6 entnehmen können, werden durch den Tonkopf eine Reihe von magnetisierten Zonen auf die Diskette geschrieben, die ihre Magnetrichtung mit der Richtung des Stromes in der Spule ändern. Die Definition von '0'- und '1'-Bits ist nun ganz einfach:

- jede Zone mit Magnetisierungswechsel ist '1'.
- jede Zone ohne Magnetisierungswechsel ist '0'.

Bild 7.7 zeigt noch einmal, was gemeint ist:

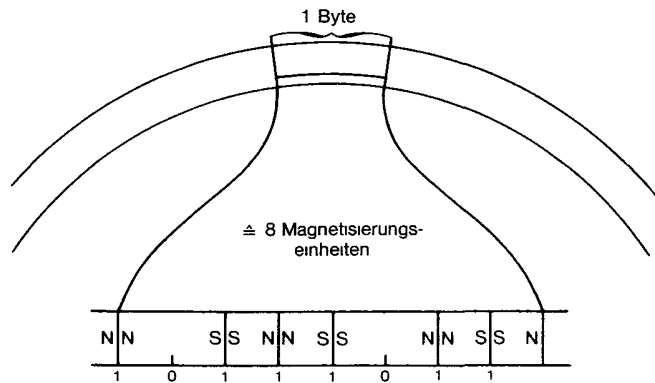


Bild 7.7 Daten auf Diskette

Schreibt die Floppy nun eine Reihe von Daten auf eine Diskette, fließt Strom durch den Tonkopf. Kommt ein '1'-Bit zum Schreiben an die Reihe, so wird die Stromrichtung umgekehrt; kommt ein '0'-Bit zum Schreiben, so wird die Stromrichtung beibehalten.

Es ist also für die Information nicht die Richtung der Magnetisierung maßgebend, sondern der Wechsel der Magnetisierung.

Die Schreibdichte der 1541 beträgt zwischen 4000 und 6000 Bits pro Zoll, was einer Information von bis zu einem 3/4 KByte entspricht. Der Unterschied ist auf die unterschiedliche Länge der inneren und äußeren Tracks zurückzuführen, was jeweils eine andere Winkelgeschwindigkeit des Diskettenabschnittes zur Folge hat.

7.3.3 Lesen der Daten von Magnetschichten

Das Schreiben von Daten auf eine Diskette reicht im Normalfall nicht aus. Man will die Informationen auch wieder von der Diskette lesen und weiterverarbeiten. Es wurde vorhin schon festgestellt, daß sich der Vorgang der Umwandlung von Strom in Magnetismus auch wieder umkehren läßt. In diesem Fall handelt es sich um den gleichen Vorgang wie beim Schreiben, nur in entgegengesetzter Reihenfolge.

Wenn die Magnetschicht der Diskette am Tonkopf vorbeibewegt wird, wird in der Spule des Tonkopfes ein Strom induziert. Dieser Strom wird verstärkt und in digitale Ausgangssignale zurückverwandelt. Bleibt die Magnetisierung auf der Diskette gleich, ändert sich auch am Ausgangssignal nichts. Wir erhalten lauter '0'-Bits. Kehrt sich jetzt die Magnetisierung auf der Diskette um, kehrt sich auch der Stromfluß in der Spule des Tonkopfes um. Es wird ein Wechselspannungsimpuls empfangen, der ein '1'-Bit signalisiert.

Bild 7.8 zeigt eine Bitfolge, die anhand einer entsprechenden Magnetisierung auf einer Diskette entsteht.

Denken Sie immer daran: Nicht die Richtung des Magnetflusses bestimmt '1'-Bits sondern die Änderung der Flußrichtung!

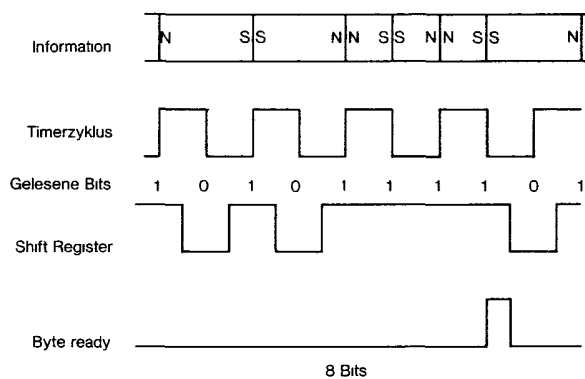


Bild 7.8 Lesen der Informationen von Diskette

7.3.4 Timing beim Lesen und Schreiben

Sicherlich werden Sie sich schon Ihre Gedanken gemacht haben: so eine komplizierte und störanfällige Angelegenheit; das kann ja nicht gutgehen?

Daß es dennoch gut geht, zeigt der tägliche und vielseitige Einsatz von Floppystationen. Natürlich ist die Schreibelektronik der 1541 noch gegen gewisse Störeinflüsse abgesichert; beispielsweise gegen Drehzahlschwankungen des Laufwerks. Wir werden gleich untersuchen, wie diese Sicherung funktioniert.

Da '0'-Bits durch 'gar nichts' auf Diskette gekennzeichnet werden, kann die Floppystation theoretisch gar nicht feststellen, ob jetzt nur eines oder mehrere dieser Bits gelesen wurden, da sie keinen Anhaltspunkt auf der Diskette hat, wann das vorherige Bit vorüber ist und wann das nächste beginnt.

Da so etwas in der Praxis aber trotzdem funktioniert, liegt an der speziellen Leseelektronik der 1541. Diese hat nämlich einen Timer (Zeitgeber) eingebaut, der durch die Magnetisierungsänderungen getriggert wird. Anders ausgedrückt: jedesmal, wenn ein '1'-Bit von der Diskette gelesen wird, wird der Timer neu gesetzt. Dem Timer entsprechend 'weiß' die Floppy, wann soviel Zeit verstrichen ist, daß das nächste Bit anliegt und gelesen werden kann.

Da dieser Timer aber eben durch jedes '1'-Bit neu gestellt wird, werden dadurch auch Laufwerksschwankungen ausgeglichen. Wie wir wissen, kommen ja nie mehr als zwei '0'-Bits hintereinander vor. Das wird durch die GCR-Codierung ausgeschlossen.

Jetzt haben wir also das Lesen der einzelnen Bits von der Diskette perfekt gemacht. Nun bleibt nur noch die Frage nach den Bytes. Der 6502 Prozessor arbeitet ja immer mit ganzen Bytes, die er vom Diskcontroller (VIA 6522) auch in der entsprechenden Form geliefert bekommt.

Das einzige Problem ist hier, daß der Prozessor wissen muß, wann ein Byte (acht Bits) fertig gelesen ist und zur Weiterverarbeitung anliegt.

Zu diesem Zweck gibt es eine spezielle Leitung, die direkt vom DC an ein Pin des 6502 gelegt ist. Wenn der Zähler vom Schieberegister des 6522 acht Bits durchgezählt hat, geht die eben erwähnte Leitung auf High. Als Folge davon wird im Prozessorstatusregister das Overflow-Flag gesetzt, woran die CPU erkennen kann, daß die Daten anliegen.

Die Signalleitung zum Prozessor bezeichnet man wegen ihrer Aufgabe als BYTE-READY-Leitung; das Signal heißt entsprechend BYTE READY und kann über einen bedingten Sprung (BVC, BVS) abgefragt werden.

Wichtig ist, beim Programmieren darauf zu achten, daß das gesetzte V-Flag nach jedem Gesetztwerden wieder 'von Hand' zurückgesetzt werden muß, da sonst ein 'dauerndes BYTE READY' die Folge ist.

Die Standardbefehlssfolge zum Empfangen eines Bytes vom Tonkopf der 1541 lautet also:

```
READY? BVC READY? ; Warten auf BYTE RDY vom Diskcontroller
      CLV          ; BYTE RDY wieder löschen
      LDA $1C01   ; Byte von DC holen
      ...
```

Beim Schreiben auf die Diskette laufen die Vorgänge natürlich analog ab, da auch hier das Timing genau eingehalten werden muß:

```
      LDA Wert    ; Byte zum Schreiben auf Diskette
      STA $1C01   ; an DC übergeben
READY? BVC READY? ; Schreibvorgang abwarten
      CLV          ; BYTE RDY wieder löschen
      ...
```

Wenn Sie dieses Kapitel gelesen haben, dürften eigentlich keine Schwierigkeiten mehr im Verständnis von Lese- und Schreibvorgängen auf magnetische Datenträger vorhanden sein.

Erstaunlich ist auch die Geschwindigkeit, mit der diese Vorgänge ablaufen. Wenn Sie auf niedrigster Ebene mit der Floppy arbeiten, bleibt Ihnen normalerweise zwischen dem Lesen des einen und des nächsten Bytes nur Zeit für einige wenige Maschinencodes, bevor der RDY-Pin schon wieder auf High geht.

8
Wiederherstellen zerstörter
Disketten

8 Wiederherstellen zerstörter Disketten

Wir haben uns lange mit dem Lernen der wichtigen Grundlagen der Floppyprogrammierung aufgehalten. Es ist jetzt an der Zeit, mit dem praktischen Teil dieses Buches zu beginnen. Ein sehr wichtiges Gebiet ist das Wiederherstellens zerstörter Disketten. Da es uns möglich ist, die Sicherheitseinrichtungen der Floppy zu umgehen und direkt auf die Diskette zuzugreifen, sind wir jetzt in der Lage, mit bestimmten Fehlern auf der Diskette fertigzuwerden und unter Umständen wichtige Daten zu retten.

8.1 Das Wiederherstellen gelöschter Files

Diskette hineingelegt; ein S-Befehl zur Floppy geschickt und schon ist es womöglich passiert. Nein, das darf doch nicht wahr sein! Sie sehen sich noch einmal das Directory der anderen Diskette an, die Sie löschen wollten und ...

Genug der 'Vorgangsbeschreibung'. Wem wäre das noch nicht passiert. Eine kleine Unaufmerksamkeit und schon ist das verkehrte File gelöscht. Aber keine Angst, wenn Sie ein File mit dem SCRATCH-Befehl gelöscht haben, ist es eine Kleinigkeit, die Daten wieder zurückzuholen. Eine Schutzvorrichtung habe ich Ihnen ja schon im ersten Teil dieses Buches beschrieben. Genauso einfach wie das Aufbringen des SCRATCH-Schutzes ist auch das Wiederherstellen gelöschter Files.

Beim SCRATCH-Befehl löscht die Floppy das File nicht wirklich; sie stellt nur den Filetyp auf DELETED, beziehungsweise auf \$00. Bei einem Programmfile steht er aber üblicherweise auf \$82. Wir benutzen entweder einen Disk-Monitor oder schreiben uns ein Programm, das die Arbeit für uns übernimmt, den Filetyp des Eintrags im Directory wieder auf den ursprünglichen Wert zu stellen.

Ist dies geschehen, können Sie bei LOAD"\$",8 erkennen, daß der Eintrag wieder an der ehemaligen Stelle im Directory erscheint.

Voraussetzung für das RESCRATCH ist allerdings, daß die Diskette inzwischen nicht neu beschrieben wurde!

Mit unserem RESCRATCH sind wir jedoch noch nicht fertig. Bei einem SCRATCH-Befehl wird nicht nur der Filetyp auf \$00 gesetzt, es werden auch die Blöcke, die von diesem File belegt wurden, in der BAM wieder freigegeben. Auch dieses Problem läßt sich leicht lösen.

Sie wissen ja schon, daß der VALIDATE-Befehl bei jeder Ausführung wieder alle Blöcke auf der Diskette freigibt, die keinem File zugeordnet sind (Achtung bei B-W-Befehlen!). Da wir durch unseren neuen Eintrag im Directory die freigegebenen Blöcke des geSCRATCHten Files aber wieder einem Filenamen zugeordnet haben, reicht es, wenn wir nach der Wiederherstellung des Directory ein VALIDATE ausführen lassen. Dieser "fährt" dann unser File anhand des Eintrags im Directory ab und schreibt eine neue BAM, in der die Blöcke wieder als belegt gekennzeichnet werden.

8.2 Retten einer Diskette nach der Formatierung

Eine Katastrophe größeren Ausmaßes können Sie durch das Neuformatieren einer Diskette auslösen. Hier ist das Wiederherstellen von Files nicht mehr so einfach wie beim SCRATCH-Befehl.

Wir müssen zwischen zwei verschiedenen Fällen unterscheiden:

- kurzes NEW
- langes NEW

8.2.1 Retten nach der kurzen Formatierung

Die 1541 kennt zwei unterschiedliche Arten der Formatierung; die kurze und die lange Formatierung. Jetzt wollen wir eine Diskette nach der kurzen Formatierung retten.

Eine Diskette kann nur dann kurz formatiert werden, wenn sie vorher bereits einmal lang formatiert worden ist. Das kurze Formatieren erreichen Sie dadurch, daß Sie beim NEW-Befehl kein Komma mit ID angeben.

In der Floppy wird jetzt die BAM neu erstellt (auf 664 Blocks free) und das gesamte Directory gelöscht, das heißt, mit Nullen (\$00) aufgefüllt.

Die Schwierigkeiten, die wir beim Wiederherstellen einer solchen Diskette haben, bestehen in der Tatsache, daß im Directory keine Anhaltspunkte mehr zu finden sind, die angeben, wo wieviele Files mit welcher Länge auf Diskette geschrieben wurden. Die einzige Hilfe, die wir noch haben, ist der generelle Aufbau eines Files (bei dem noch nicht "herumgemurkst" wurde).

Wie Sie wissen, sind alle Files mit einem Endekennzeichen versehen, was besagt, daß der letzte Block jeder Datei ein \$00 als Tracknummer des folgenden Blocks besitzt. Dieses Endekennzeichen ist unsere letzte Rettung.

Unsere Aufgabe besteht jetzt im Schreiben eines Programms, das die Diskette systematisch auf Blöcke, die mit diesem Endekennzeichen versehen sind, untersucht. Hat das Programm einen solchen Block gefunden, wird danach derjenige Block gesucht, der einen Zeiger auf den eben gefundenen enthält, also eigentlich der vorletzte Block im File war. Das geht solange, bis kein Block mehr gefunden wird, der in der Datei vor dem zuletzt gefundenen gestanden haben kann.

Ist man so mit einer Datei fertig, wird noch ein Eintrag im Directory hergestellt, der wieder den Zeiger auf den ersten Block der Datei (also den zuletzt gefundenen) enthält. Diese Dateieinträge im Directory sind natürlich jetzt nur sogenannte 'Dummies', die später von Hand wieder in 'richtige' Filenamen umgewandelt werden müssen.

Da ein solches Zurückverfolgen einer Datei ziemlich aufwendig ist, kann es ohne weiteres - je nach Programm und gelöschter Diskette - über eine Stunde dauern, bis das Directory wieder hergestellt ist. Auch hier dürfen Sie natürlich das VALIDATE am Ende nicht vergessen, sonst kann es passieren, daß Ihre Arbeit umsonst war.

8.2.2 Retten nach der langen Formatierung

Suchen Sie in diesem Artikel nach der Lösung für das Unmögliche? Haben Sie soeben eine Diskette lang formatiert, was auch akustisch durch das 'Rattern' am Anfang vernehmbar war?

Um Sie nicht lange auf die Folter zu spannen: es gibt keine Rettung Ihrer verlorenen Daten mehr!

Beim langen Formatieren wird nämlich die gesamte Diskette neu in Sektoren und Tracks unterteilt und damit komplett überschrieben.

Haben Sie also gerade eine Diskette im Laufwerk, bei der Sie nervös zum 'Nagelkauer' werden, weil Sie nicht genau wissen, ob es auch die richtige ist, die Sie soeben formatieren, dann sollten Sie keine Sekunde zögern. Denken Sie nicht mehr daran, was Sie in Büchern über das Herausnehmen von Disketten aus dem Laufwerk während des Betriebs gelesen haben. Mit jedem Bruchteil einer Sekunde, die Sie noch überlegen, gehen Ihnen vielleicht wertvolle Daten verloren. Jedes 'Klicken' des Laufwerks, das Sie hören, bedeutet, daß schon wieder eine ganze Spur (4 bis 5 1/4 KBytes) an Daten verloren ist. Ist die Diskette erst einmal fertig formatiert, gibt es keine Rettung mehr!!!

8.3 Lesen von fehlerhaften Files

Wem wäre das noch nicht passiert: Sie laden ein Programm wie jedesmal, und auf einmal ist es geschehen. Die rote LED der Floppy blinkt und das Laufwerk hält mit einer Fehlermeldung an. Ihr bestes Programm scheint rettungslos verloren zu sein; zumal Softwarehersteller heutzutage keine Sicherungskopien mehr zulassen (aus Kopierschutzgründen versteht sich).

Wenn wir vom Fehler in einem Programmfile sprechen, müssen wir die zwei verschiedenen Arten von Fehlern unterscheiden, die uns das Leben sauer machen.

Tabelle 8.1 zeigt die Unterscheidung der Fehler in 'Soft-Errors' und 'Hard-Errors'.

Fehlertyp	Nummer	Art des Fehlers
hard	20	READ ERROR
hard	21	READ ERROR
soft	22	READ ERROR
soft	23	READ ERROR
hard	24	READ ERROR
soft	25	WRITE ERROR
hard	27	READ ERROR
hard	28	WRITE ERROR
hard	29	DISK ID MISMATCH

Tabelle 8.1 Liste aller Lesefehler von Diskette

8.3.1 Rettung bei Soft-Errors

Wie schon der Name vermuten läßt, scheint es sich bei den Soft-Errors um die weniger schlimmen zu handeln. In der Tat kann man bei diesen Fehlern die Daten meistens zum größten Teil retten.

Das etwas 'Dumme' an diesen Fehlern ist nur, daß sie um einiges seltener auftreten als die Hard-Errors.

Die Soft-Errors haben alle etwas gemeinsam: Wenn der Fehler auftritt, befinden sich die Daten normalerweise schon im DOS-Puffer der 1541, da die Soft-Errors in der Regel auf einen Verify-Error zurückzuführen sind, der nur durch den Vergleich des Speicherinhalts mit dem Disketteninhalt erkannt werden kann. Meistens handelt es sich um einen Prüfsummenfehler, der durch Abnutzung der Diskette entstanden sein kann.

Um sich bei Soft-Errors zu helfen, müssen Sie jeden Block des beschädigten Files einzeln anhand der Linker in den Floppyspeicher lesen und den Speicherinhalt dann in den Computer holen. Diese Technik funktioniert in der Regel perfekt, und Sie können die gelesenen Daten auf eine neue Diskette retten.

8.3.2 Rettung bei Hard-Errors

Die Hard-Errors machen im allgemeinen größere Probleme, wenn es um die Wiederherstellung von Files geht. Wenn Sie die Tabelle der Fehlermeldungen im Anhang dieses Buches durchgehen, werden Sie auch erkennen, warum.

Die Soft-Errors haben alle etwas mit dem Datenblock zu tun. Das heißt, der Blockheader ist in der Regel noch in Ordnung, so daß der entsprechende Sektor eindeutig identifiziert werden kann.

Bei den Hard-Errors ist es dem DC unmöglich, die, schon bei der Formatierung hergestellten, Blockheader zu erkennen oder einwandfrei zu lesen. In diesem Fall wird mit einem Fehler abgebrochen, weil der gesuchte Sektor nicht gefunden werden kann.

Die Ursachen von Hard-Errors sind entweder Defekte am Laufwerk oder an der Diskette. Es kann zum Beispiel passieren, daß der Tonkopf nicht richtig justiert ist. In diesem Fall kann die eingelegte Diskette nicht einwandfrei gelesen werden.

Besteht der Verdacht auf einen solchen Defekt, sollten Sie Ihre 1541 zum Kundendienst bringen. Der Verdacht ist dann gegeben, wenn die Lesefehler bei mehreren Disketten auftreten.

Die andere Möglichkeit ist die, daß die Diskette auf irgendeine Art beschädigt wurde. Das kann durch Eindringen von Fremdkörpern in die Umhüllung oder durch starke Magnetfelder geschehen.

Haben Sie einen DISK ID MISMATCH Fehler bekommen, ist dessen Beseitigung in der Regel sehr einfach. In diesem Fall müssen Sie die Diskette systematisch auf defekte Sektoren durchsuchen, nachdem Sie vorher eine vollständige Sicherungskopie angefertigt haben.

Es kommt jetzt nur darauf an, die Informationen noch soweit als möglich in den DOS-Speicher zu lesen. Wenn Sie sich im DOS-Listing mit den Leseroutinen des DC beschäftigen (\$F510 - Blockheader lesen), werden Sie erkennen, daß der DC die ID in den Speicherstellen \$12/13 mit der ID des Blockheaders vergleicht. Ihnen bleibt jetzt nur noch, eine eigene Blockleseroutine zu schreiben, die mit der des DOS bis auf die ID-Abfrage identisch ist. Die ID-Abfrage lassen Sie einfach heraus und lesen anschließend den gesamten Sektorinhalt in den Speicher (Sie können bei den Routinen des DOS 'spicken'). Dieser muß nach Beendigung nur noch vom Computer ausgelesen werden.

Bei den anderen Fehlern sieht die Sache für uns nicht so günstig aus. Der 21 READ ERROR ist zum Beispiel nicht der Fehler eines einzigen Datenblocks, sondern bezieht sich normalerweise auf eine ganze Spur der Diskette. Tritt diese Fehlermeldung auf, ist in der Regel nicht mehr viel zu retten.

Der Fehler mit der Nummer 20 kann sich auf einen einzelnen Block beziehen oder auf einen ganzen Track. Im ersten Fall kann man noch die übrigen Blöcke der Spur von Diskette retten; im zweiten Fall verhält es sich ähnlich wie bei Error 21; hier ist normalerweise nicht mehr viel zu holen.

Insgesamt sind allerdings solche Hard-Errors, die durch eine zerstörte Diskette hervorgerufen werden, äußerst selten. Der Fehler ist in der Regel beim Laufwerk zu suchen, oder die Diskette wies von Anfang an einen Herstellungsfehler auf.

8.4 Retten von physikalisch zerstörten Disketten

Von den Defekten beim Diskettenbetrieb sind nicht nur die Fehler zu nennen, die durch die Abnutzung von Disketten entstehen. Es kann auch ohne weiteres passieren, daß Disketten auf irgendeine andere Art beschädigt werden, zum Beispiel, weil sie geknickt werden oder weil ein scharfer Gegenstand die Oberfläche zerstört hat.

Gehen wir davon aus, daß eine Diskette nicht mehr in der Ummantelung lauffähig ist, sei es, daß sie klemmt, oder daß die Hülle geknickt wurde. In diesem Fall gibt es nur eine Möglichkeit, wenn Sie die Daten noch retten wollen. Diese Methode eignet sich nur für den NOTFALL, und Sie müssen dabei mit äußerster Sorgfalt vorgehen, damit nichts beschädigt wird.

Schieben Sie die Diskette in der Hülle möglichst weit auf eine Seite. Danach nehmen Sie ein scharfes Messer und schneiden die Hülle am entgegengesetzten Ende am Rand auf. Jetzt können Sie die Magnetscheibe vorsichtig aus der Hülle ziehen. Achten Sie dabei darauf, daß Sie mit den Fingern nicht auf die Magnetoberfläche kommen, und merken Sie sich die Seiten der Diskette (die beschriebene Seite ist dem Etikett abgewandt).

Jetzt kommt der schwierige Teil des Unternehmens: Sie müssen die Diskette in das Laufwerk einlegen. Dazu muß das Gehäuse der Floppy abgenommen sein, damit Sie von oben den Diskettenauswerfer zurückschieben können (er würde sonst die Scheibe zerstören). Legen Sie die Scheibe jetzt ein, wobei Sie darauf achten, daß die Ränder der Diskette in den Führungsrillen des Laufwerks liegen. Beim Betrieb der Floppy müßte die Diskette einwandfrei zu lesen sein, wenn nicht noch andere Defekte vorliegen.

Vorsicht; Beim Öffnen der Klappe am Laufwerk schnellt im Inneren der Diskettenauswerfer nach vorne, um die Diskette herauszuschieben. Er muß festgehalten werden, da er die dünne Magnetscheibe zerstören würde!

Ist es nicht die Hülle, die den Diskettenbetrieb stört, sondern ist die Oberfläche der Magnetscheibe beschädigt, sieht die Sache schon um einiges kritischer aus. Hier hilft nur das systematische Absuchen der Diskette auf Fehler, das Retten der 'gesunden' und das 'Behandeln' der fehlerhaften Sektoren (siehe 8.3).

9

Funktionsweise von Softwareschutz auf Disketten

9 Funktionsweise des Softwareschutzes auf Disketten

Das wohl interessanteste Gebiet der Nutzung der DOS-Manipulation ist sicherlich der Softwareschutz. Hier geht es darum, eine Diskette möglichst sicher gegen das Kopieren mit 'Spezialprogrammen' zu machen. Die Vielfalt der Möglichkeiten, die das DOS der 1541 dafür bietet, ist fast nicht abzusehen. Wir wollen uns in diesem Kapitel mit den bekanntesten Methoden auseinandersetzen.

9.1 Schreiben von definierten Fehlern auf Diskette

Die wohl älteste Methode des Softwareschutzes auf einer ganzen Diskette ist das Aufbringen von Fehlern. Es wird hierbei zum Beispiel ein Track gezielt von SYNC-Markierungen befreit. Versucht der DC nun diese Spur zu lesen, findet er natürlich keine SYNC-Markierung und steigt mit einer Fehlermeldung aus. In diesem Fall bekämen wir die Meldung 21 READ ERROR, die das Fehlen der SYNC-Signale anzeigt. Im Schutzprogramm, das ebenfalls auf dieser Diskette steht, wird diese Fehlermeldung gezielt abgefragt. Stimmt sie nicht mit der vorgegebenen überein, tritt der Schutz in Kraft.

Die Wirkung dieses Schutzes war anfänglich recht beträchtlich, da alle Kopierprogramme bei einem Fehler mit dem Kopieren aufgehört haben und den entsprechenden Block übergangen. Die Folge war, daß die Kopie keinen solchen Fehler enthielt.

Es dauerte aber gar nicht lange, da waren die 'Freaks' solchen Methoden gewachsen. Es tauchten die ersten Kopierprogramme auf, die in der Lage waren, viele der Fehler einfach mitzukopieren. Damit war der Schutz auf einfache Weise unwirksam geworden.

In dieser Situation schieden sich die Geister der Autoren von Programmschutzmethoden. Es kamen jetzt viele neue Ideen auf, die es den Raubkopierern so schwer wie möglich machen sollten.

Eine dieser Möglichkeiten beruht auf der Tatsache, daß die Kopierprogramme, die Fehler 'mitkopieren', diese in der Regel nur simulieren; also nicht wirklich kopieren.

Das nutzten die Softwarehersteller aus und komplizierten die Fehlerbehandlung, indem sie den fehlerhaften Blöcken Inhalte mitgaben. Es genügt also jetzt nicht mehr, die Fehler auf die Kopie zu übertragen. Entscheidend sind jetzt die Inhalte dieser Blöcke. Ein paar Programme, die Fehler auf Diskette erzeugen, finden Sie im Anhang dieses Buchs.

9.2 Verändern der Reihenfolge der Sektoren

Die 'Fehlermethode' bei den Kopierschutzprogrammen hat ein paar Nachteile. Erstens schont sie die Floppystation nicht gerade, da die 1541 bei fast jedem Fehler zu 'Rattern' anfängt, um den Kopf neu zu positionieren, und zweitens wird anhand der Reaktion der Floppystation sehr deutlich, wo der Schutzmechanismus zu suchen ist.

Eine viel raffiniertere Methode des Programmschutzes besteht in der Möglichkeit, die Sektoren auf einer Diskette in ihrer Reihenfolge zu vertauschen. Normalerweise stehen diese in chronologischer Reihenfolge von 0 bis beispielsweise 20 auf einer Spur. Bei der Vertauschung wird die Reihenfolge der Sektoren willkürlich durcheinandergebracht und im Schutzprogramm abgefragt. Dieser Mechanismus wird während des Formatierens aufgebracht und ist normalerweise nicht 'spürbar'. Im Anhang finden Sie unter anderem ein Programm, das vielfältige Diskmanipulationen zuläßt und ein anderes, mit dem Sie die Reihenfolge von Sektoren auf der Diskette abtasten können.

9.3 Verändern der Abstände zwischen den Sektoren

Noch eine Schutzmethode. Diesmal eine der raffiniertesten, die derzeit existiert.

Wie Sie wissen, werden beim Formatieren alle Sektoren auf die Diskette geschrieben. Zwischen jedem Blockheader und dem dazugehörigen Datenblock existiert dabei eine Lücke, die eine festdefinierte Länge hat und somit nicht manipulierbar ist.

Eine andere Lücke ist jedoch ohne weiteres manipulierbar. Es handelt sich um die Abstände zwischen den einzelnen Sektoren. Für diese gilt nur ein Maßstab: die Lücke zwischen zwei Sektoren muß mindestens vier Bytes lang sein. Wenn auf einem Track jetzt zum Beispiel alle Lücken im Durchschnitt 10 Bytes lang sind, ist es ein Leichtes, die eine Lücke auf 15 Bytes auszuweiten und die nächste dafür auf 5 Bytes schrumpfen zu lassen.

Im Schutzprogramm wird nun die Länge einer bestimmten Lücke gemessen und anhand derer auf das Vorliegen der Originaldiskette geprüft. Kopierprogramme sind nämlich normalerweise nicht in der Lage, auch noch die Verschiebung von Sektoren zu berücksichtigen.

Auch diese Schutzmethode hat den Vorteil, daß sie praktisch nicht spürbar ist und somit bei entsprechend verstecktem Schutzprogramm der Schutzmechanismus nur schwer zu erkennen ist. Liegt er erst einmal offen, ist es leicht, ein Programm zu schreiben, das Disketten in der benötigten Weise präpariert.

9.4 Das Arbeiten mit ungültigen Spuren

Wie Sie wissen, existieren auf einer Diskette, die mit der 1541 formatiert wurde, 35 Spuren mit der entsprechenden Numerierung von 1 bis 35. Die Einhaltung dieser Grenzen wird vom DOS vorgenommen, das spezielle Sicherheitseinrichtungen besitzt, die automatisch eine Fehlermeldung erzeugen, sobald wir versuchen, beispielsweise mit BLOCK-WRITE, eine Spur außerhalb dieses Bereichs zu beschreiben (ILLEGAL TRACK OR SEKTOR).

Auf der Ebene der DOS-Manipulation, auf der wir arbeiten, existieren allerdings keine derartigen Schutzvorrichtungen mehr. Es wurde schon darauf hingewiesen, daß man deshalb sehr sorgfältig beim Programmieren sein sollte. Wenn wir dem DC auf dieser Ebene den Befehl geben, den Kopf auf Track 50 zu positionieren, fuhr er ihn auch aus, beziehungsweise er versucht es zumindest.

Nun ergibt es sich aber, daß die 1541 in der Lage ist, ein wenig mehr als nur 35 Spuren zu beschreiben. Auch die meisten Disketten vertragen noch eine gewisse Erweiterung dieses Bereichs bei voller Datensicherheit.

Was liegt also näher, als den Bereich über Spur 35 hinaus noch zu beschreiben und auf diese Weise einen Schutz zu konstruieren, der von den 'normalen' Kopierprogrammen nicht mehr erreicht wird.

In der Tat ist das ohne weiteres möglich. Die 1541 läßt eine Kopfpositionierung bis über Track 40 zu, bevor sich der Kopf am oberen Anschlagpunkt befindet.

Schutzvorrichtungen dieser Art enthalten entweder einen Code oder einen wichtigen Programmteil auf irgendeiner Spur oberhalb von Spur 35. Für uns ist es natürlich mittlerweile eine Kleinigkeit, auf einen Track oberhalb 35 zuzugreifen und einen derartigen Schutz selbst zu konstruieren. Versuchen Sie es doch einmal

10

Der serielle Bus der 1541

10 Der serielle Bus der 1541

Nachdem wir uns mit den internen Vorgängen der Floppy schon hinreichend vertraut gemacht haben, soll nun auch ein weiteres wichtiges Glied im Floppybetrieb nicht unerwähnt bleiben. Es handelt sich um die Verbindung zwischen Floppy und Computer, mit deren Hilfe der Datenaustausch überhaupt erst erfolgen kann.

In der 'Computersprache' wird die Gesamtheit von Datenübertragungsleitungen immer als BUS bezeichnet. Hierbei kann man zwei Busarten unterscheiden: den seriellen und den parallelen Bus.

Innerhalb eines Computers existieren in der Regel nur der sogenannte Adreßbus und der Datenbus. Bei einem 6502-Prozessorsystem ist der Datenbus eine 8-Bit-parallele und der Adreßbus eine 16-Bit-parallele Übertragungsleitung. Bei diesen Bussytemen werden die Informationen also immer zu zwei oder mehreren Bits gleichzeitig (parallel) übertragen.

Anders der serielle Bus. Ein 8-Bit-Parallelbus benötigt nur einen einzigen Buszyklus, um ein ganzes Byte (8 Bits) zu übertragen. Da der serielle Bus jedoch alle Bits nacheinander (seriell) überträgt, benötigt dieser für ein Byte ganze 8 Buszyklen, da jedes Bit für sich über den Bus gesendet wird.

Jetzt werden Sie sich fragen, warum denn dann überhaupt der serielle Bus zum Einsatz kommt. Er ist ja in jedem Fall langsamer als der parallele Bus.

Die Antwort ist ganz einfach: der serielle Bus benötigt weniger Hardwareaufwand zu seinem Betrieb. Sehen Sie sich doch einmal das Kabel an, das die 1541 und den Computer miteinander verbindet. Es handelt sich um ein billiges Kabel mit DIN-Steckern, das für ein paar Mark in jedem Elektrogeschäft zu haben ist. Anders die Kabel für den parallelen Bus. Diese sind meistens mit Goldkontakten bestückt und müssen in der Regel über eine bessere Abschirmung verfügen, da die Übertragungsrates sehr viel höher liegt. Ein solches Kabel ist deshalb nur in Spezialläden zu haben und kostet meistens über 100 Mark.

10.1 Die Arbeitsweise des seriellen Bus

Auf die hardwaremäßige Funktionsweise des seriellen Bus wollen wir nicht weiter eingehen. Uns soll jetzt nur die Arbeitsweise interessieren. Wie wird der Busbetrieb 'abgewickelt'?

Dazu erst einmal ein paar Grundvoraussetzungen für die einwandfreie Funktion des seriellen Bus.

Wenn wir uns bisher mit logischen Zuständen beschäftigten, hatten wir uns an eine Eigenschaft gewöhnt. Ein Bit ist dann gesetzt, wenn es auf logisch '1' steht und nicht gesetzt, also inaktiv, wenn es auf logisch '0', also auf Low steht.

Beim Busbetrieb ist diese Regelung nicht mehr vorhanden. Hier arbeitet man genau umgekehrt (Low-aktiver Betrieb). Eine Leitung ist dann aktiv, wenn ihr Zustand dem logischen '0' entspricht; und sie ist inaktiv, wenn sie auf High (logisch '1') steht. Diese Regelung ist für den einwandfreien Betrieb unbedingt notwendig; auf die Gründe soll jedoch jetzt nicht weiter eingegangen werden.

Eine zweite Voraussetzung für einwandfreien Busbetrieb ist die Anwesenheit eines 'Controllers'. Das heißt nichts anderes, als daß ein Gerät die Priorität am Bus besitzt und die Abläufe bei der Datenübertragung regelt. In unserem Fall ist das der Computer. Wird ein weiterer Controller am Bus angeschlossen, kommt der Betrieb durcheinander und es gibt ein Chaos.

Jetzt noch ein paar Worte zur Funktion der drei Signalleitungen, die beim seriellen Bus von Commodore verwendet werden.

Die ATN-(Attention)-Leitung kann nur vom Computer beeinflusst werden. Wird sie nach Masse (auf Low) gezogen, so bereiten sich sämtliche angeschlossenen Peripheriegeräte auf den Empfang vor.

Die CLK-(Clock)-Leitung dient dem Timing des Busbetriebs. Sie signalisiert dem Empfänger, daß das nächste Bit gesendet wird.

Die DATA-Leitung schließlich ist die eigentliche Übertragungsleitung. Über sie werden alle Informationen gesendet.

Nun zum Ablauf beim Betrieb des seriellen Bus. Es gibt hier zwei verschiedene Fälle. Entweder der Controller (Computer) möchte Daten über den Bus senden oder er möchte Daten empfangen.

Nehmen wir einmal an, wir wollen ein Programm von der Diskette laden:

Der Computer zieht die ATN-Leitung auf Low, und sofort gehen alle Peripheriegeräte in den empfangsbereiten Zustand. Als nächstes gibt der Computer nun die Sekundäradresse oder Gerätenummer auf den Bus. In unserem Fall ist dies die Nummer 8. Das ist die Kennziffer für die Floppystation. Bis auf das angesprochene ziehen sich jetzt alle Geräte wieder vom Busbetrieb zurück, um die Übertragung nicht zu stören. Jetzt kommen der Filename und alle wichtigen Fileparameter auf den Bus. Die Floppy beginnt zu arbeiten und öffnet das File anhand des LOAD-Befehls für den Lesebetrieb. Jetzt kann der Computer in beliebigen Zeitabständen Daten von der Floppy empfangen. Er sendet dazu, wie oben, das ATN-Kommando, gibt danach die Gerätenummer an und sendet jetzt den Befehl, der der Floppy anzeigen soll, ob Daten gelesen oder geschrieben werden sollen. Wir wollen Daten lesen und schicken deshalb das TALK-Kommando über den Bus. Jetzt stellt die Floppy so lange Daten bereit, bis vom Computer das UNTALK-Signal kommt.

Da der Computer wissen muß, wann er das vollständige Programm geladen hat, muß ihm die Floppy mitteilen, wenn das letzte Byte des Files gelesen wurde. In diesem Fall geht ein EOI (End Of Information) zum Computer und dieser sendet als Reaktion darauf wiederum ein UNTALK, schließt das File auf dem Bus und meldet sich mit READY zurück.

Wichtig bei der Übertragung ist die Tatsache, daß vor jedem Übertragungsbeginn neu festgelegt werden muß, ob gelesen (TALK/UNTALK) oder geschrieben (LISTEN/UNLISTEN) werden soll. Auch ist es erforderlich, daß jedesmal die Gerätenummer wieder neu mitangegeben wird. Diese zwingenden Maßnahmen erlauben es nämlich andererseits dem Computer, gleichzeitig mehrere Files auf dem Bus offenzuhalten, um völlig 'gemischt' auf die einzelnen Geräte zugreifen zu können.

Wichtig ist es außerdem zu wissen, daß bestimmte Geräte nur Daten senden beziehungsweise empfangen (Drucker, Plotter, Bildschirm), und andere wiederum sowohl senden als auch empfangen können (Floppystationen, Festplattenspeicher, Kassettenrekorder).

Es ist kaum sinnvoll, an einen Drucker ein TALK-Kommando zu schicken, da er ein reines Ausgabegerät darstellt.

10.2 Spooling von Diskette

Nach soviel Theorie über den Busbetrieb wollen wir uns wieder der Praxis zuwenden. Wir haben eben etwas über die Arbeitsweise des seriellen Busses erfahren. Am Schluß dieser Beschreibung wurde auch etwas über die Eigenschaften bestimmter Peripheriegeräte gesagt; nämlich, daß eine Floppystation Daten senden und auch empfangen, ein Drucker hingegen nur Daten empfangen kann.

Haben Sie sich schon überlegt, was eigentlich passiert, wenn Sie ein Programmlisting auf dem Drucker ausgeben?

Sie laden das Programm erst von der Floppy in den Computer, und anschließend schicken Sie es vom Computer an den Drucker weiter. Davon einmal abgesehen, daß dieses System 'eigentlich' sehr umständlich ist, kostet es auch noch Ihre wertvolle Zeit, da der Computer für die Dauer des Ausdrucks blockiert ist.

Wir haben vorhin etwas vom Controller gehört und daß der Busbetrieb nur funktioniert, wenn der Controller die Prioritäten regelt. Nun, in unserem Fall wollen wir einmal eine Ausnahme dieser Regelung kennenlernen: das Spooling.

Leider funktioniert das im folgenden Gesagte nicht mit allen Druckern. Sie müssen es also von Fall zu Fall ausprobieren.

Das Prinzip des Spooling ist folgendes; Wir holen uns das zu druckende Programm in den Computer. Anschließend eröffnen wir in der Floppy ein List-File und leiten den LIST-Befehl auf Diskette (siehe Kapitel 2.4). Dies funktioniert genauso wie beim Drucker, nur daß jetzt ein Filename angegeben werden muß:

```
OPEN 1,8,2,"filename,U,W"  
CMD 1  
LIST  
CLOSE 1
```

Das Programmlisting steht jetzt so auf der Diskette wie es später auf dem Papier aussehen wird.

Jetzt senden wir einfach ein LISTEN zum Drucker, worauf sich dieser auf den Empfang von Daten und deren Ausdruck vorbereitet. Danach erfolgt ein TALK an die Floppy, nachdem wir zuvor das List-File wieder zum Lesen geöffnet haben.

Da der Computer nichts mehr zu tun hat, meldet er sich mit READY. Jetzt passiert etwas Seltsames: die Floppy beginnt zu laufen und der Drucker listet das gesamte Programm aus, obwohl der Computer nachweislich keinen Einfluß mehr auf den Betrieb der beiden Geräte hat.

Warum das so ist, ist klar. Der Drucker wurde auf Empfang geschaltet. Woher die Daten kommen, die er empfängt, ist ihm 'egal'. In diesem Fall erhält er sie von der 1541, die wir zuvor mit dem TALK-Kommando zum Senden aufgefordert hatten. Da also alle Regeln des Busbetriebs eingehalten wurden, kann die Übertragung störungsfrei erfolgen. Die Bedingung ist natürlich, daß sich der Computer in dieser Zeit 'still' verhält.

Das kurze Listing des Spooling-Programms für den Commodore 64 ist in Bild 10.1 dargestellt.

```
033C JSR $0079      letztes Zeichen holen  
033F BEQ $0384      verzweige, wenn kein Zeichen  
0341 JSR $FFE7      CLALL; alle Kanäle schließen  
0344 LDY #$00  
0346 LDA $03A5,Y    'SPOOLING' ausgeben  
0349 BEQ $0351  
034B JSR $FFD2  
034E INY  
034F BNE $0346  
0351 JSR $E254      Filenamen holen  
0354 JSR $F5C1      Filenamen hinter Text auf Bildschirm  
0357 LDX $B7        Länge des Filenamens
```

```

0359 BEQ $03C1      verzweige, wenn kein Filename
035B LDA #$01
035D LDX #$08
035F LDY #$02
0361 JSR $FFBA      Fileparameter für Floppy setzen
0364 JSR $FFC0      File öffnen
0367 LDA #$04
0369 JSR $FFB1      LISTEN zum Drucker senden
036C JSR $EDBE      Sekundäradresse zum Drucker senden
036F LDX #$01
0371 JSR $FFC6      Eingabegerät setzen
0374 JSR $EDBE      Sekundäradresse zur Floppy senden
0377 JSR $EE85      Busbetrieb initialisieren
037A JSR $EE97
037D LDA #$00      Geräte zurücksetzen
037F STA $99
0381 STA $98
0383 RTS           Ende; Spooling startet
0384 LDA #$01
0386 STA $98
0388 JSR $FFAE      UNLISTEN zum Drucker senden
038B JSR $FFAB      UNTALK zur Floppy senden
038E LDA #$01
0390 JSR $FFC3      File auf Floppy schließen
0393 LDY #$00
0395 LDA $03AF,Y    'END OF SPOOLING' ausgeben
0398 BEQ $03A0
039A JSR $FFD2
039D INY
039E BNE $0395
03A0 LDA #$00      mit READY zurück ins BASIC
03A2 JMP $A474
03A5 53 50 4F 4F 4C 49 4E 47 'SPOOLING'
03AD 20 00 45 4E 44 20 4F 46 ' END OF '
03B5 20 53 50 4F 4F 4C 49 4E ' SPOOLIN'
03BD 47 8D 00 00      'G '
03C1 JMP $AF08      'SYNTAX ERROR' ausgeben

```

Bild 10. 1. Listing für Spooling von Diskette

Die Bedienung dieses Programmes ist denkbar einfach. Nachdem Sie Ihr Listing auf der Diskette abgelegt haben, tippen Sie:

```
SYS 828,"filename"
```

Danach erhalten Sie vom Computer die Rückmeldung

```
SPOOLING filename  
READY.
```

und der Druckvorgang beginnt.

Ist der Ausdruck abgeschlossen, befinden sich Drucker und Floppy noch beide in Betriebsbereitschaft. Um sie wieder in den 'Normalzustand' zu versetzen tippen Sie:

```
SYS 828
```

(diesmal ohne Filename), und die LED an der Floppy erlischt. Gleichzeitig erhalten Sie die Meldung

```
END OF SPOOLING  
READY.
```

10.3 Dem seriellen Bus Beine gemacht

Wir haben bestimmt alle schon einmal über die Geschwindigkeit der 1541 geschimpft, wenn wir ein Programm schnell laden wollten und eine schier ewige Zeit darauf warten mußten, daß sich der Computer mit READY zurückmeldet.

Sie werden inzwischen sicherlich schon erfahren haben, daß die Floppy an dieser 'Zeitverschwendung' eigentlich keine Schuld hat. Die Ursache liegt in der Tatsache, daß der serielle Bus keine übermäßig schnelle Datenübertragung erlaubt.

Insgesamt ist der serielle Bus von Commodore im Vergleich zu seinem 'großen Bruder', dem parallelen IEEE-488-Bus, etwa um den Faktor 10 langsamer, was die schon bekannte Verzögerung verursacht.

Haben Sie schon einmal etwas von HYPRA-LOAD gehört? Es erschien im 64'er Magazin (Ausgabe 10/1984). Dieses Programm erlaubt 5-bis 6mal schnelleres Laden von der Diskette, weil es modifizierte Busroutinen verwendet.

Die Entwicklung von HYPRA-LOAD wurde durch die schnellen Kopierprogramme, die schon früher auf dem Markt waren, angeregt. Alle diese Programme arbeiten mit veränderten Busroutinen, was die Übertragungsrates mindestens auf das Niveau des parallelen Bus von Commodore hebt.

Wir wollen uns diese Busroutinen am Beispiel von HYPRA-LOAD einmal genauer betrachten, da sie für eine Fülle von Anwendungen geeignet sind und einen enormen Geschwindigkeitszuwachs bringen.

Die aufgelisteten Routinen sind alle für den Commodore 64 bestimmt und lassen sich auf den VC 20 aufgrund dessen anderer Struktur der I/O-Bausteine nicht übertragen. Beim Betrieb der schnellen Busroutinen muß der Bildschirm des C 64 grundsätzlich abgeschaltet werden, da er den Taktzyklus des Prozessors stört und eine reguläre Übertragung sonst nicht zuläßt. Wird der Bildschirm in Maschinensprache abgeschaltet, ist außerdem darauf zu achten, daß eine Warteschleife vor der Datenübertragung eingebaut wird, da der VIC eine bestimmte Zeit für den Abschaltvorgang benötigt.

Bild 10.2/3 zeigen die Sende- und Empfangsroutinen von HYPRA-LOAD.

```
SEI          ; Interrupts verhindern
LDA #$0B    ; ATN-Signal (Bit 3) setzen
STA $DD00   ; Bit 0 und 1 müssen gesetzt bleiben
WAIT BIT $DD00 ; Rückmeldung der Floppy abwarten
BPL WAIT    ; (Synchronisation)
LDA #$03    ; ATN-Signal (Bit 3) wieder löschen
STA $DD00   ; Bus in Übertragungsbereitschaft
LDX #$05    ;
HOLD DEX    ; Schleife, um der Floppy genügend Zeit
NOP         ; zur Bereitstellung der Daten zu geben
BNE HOLD    ;
LDX #$04    ; 4 mal 2 Bits müssen übertragen werden
```



```

LOOP LDA $DD00 ; zwei Bits vom Bus holen
      ROL      ; Bits an die richtige Stelle bringen
      ROL      ;
      ROR $FF  ; $FF erhält das Datenbyte
      ROR      ;
      ROR $FF  ;
      NOP      ; Verzögerung für Timing
      DEX      ;
      BNE LOOP ; nächste Datenbits
      LDA $FF  ; Datenbyte nach A holen
      EOR #$FF ; Bits invertieren
      CLI      ; Interrupts wieder zulassen
      RTS      ; Ende -->

```

Bild 10.2 Empfangsroutine des Computers

```

      SEI      ;
      STA $77  ; Byte abspeichern
WAIT  BIT $1800 ; ATN testen
      BPL WAIT ; (Synchronisation)
      LDA #$10 ;
      STA $1800 ; Rückmeldung an Computer
BFRE  BIT $1800 ; warten, bis Bus freigegeben
      BMI BFRE ;
      LDX #$04 ; 4 mal 2 Bits müssen gesendet werden
LOOP  LDA #$00 ; alle Bits in A löschen
      ROR $77  ; Datenbits an richtige Position
      ROL      ; In Akku schieben
      ROL      ;
      ROR $77  ;
      ROL      ;
      ROL      ;
      STA $1800 ; Daten zum Computer
      DEX      ;
      BNE LOOP ; nächste Datenbits
      NOP      ; warten, um dem Computer Zeit für
      NOP      ; die Datenübernahme zu lassen
      NOP      ;
      NOP      ;
      NOP      ;
      NOP      ;

```

```
LDA #$0F      ;  
STA $1800    ; Bus wieder freimachen  
CLI          ; Interrupts wieder zulassen  
RTS          ;
```

Bild 10.3 Senderoutine der Floppystation

Wenn Sie diese Routinen betrachten, werden Sie erkennen, daß nur eine einmalige Synchronisation am Anfang der Übertragung stattfindet. Während des Busbetriebs sind die Taktzyklen der einzelnen Befehle genau ausgezählt, was diesen Routinen eine erstaunliche Zuverlässigkeit verleiht.

Wenn Sie sich die Routinen ansehen, dürfte es Ihnen keine Probleme bereiten, Programme zu schreiben, die eine Übertragung vom Computer zur Floppy möglich machen.

11

Die Hardware der 1541

11 Die Hardware der 1541

Nachdem wir uns nun die ganze Zeit mit der Software beschäftigt haben, wollen wir uns jetzt der Hardware zuwenden.

Ich habe Ihnen schon in den vorherigen Kapiteln den Tip gegeben, Ihre 1541 aufzuschrauben und das Oberteil abzunehmen, um der Floppystation bei der Arbeit zuzusehen, und um die korrekte Ausführung bei eigenen Programmen zu überwachen.

11.1 Das Laufwerk der 1541

Wie wir schon erfahren haben, arbeitet die 1541 softsektoriert. Wenn Sie sich die Laufwerksmechanik betrachten, werden Sie erkennen, daß die Floppy noch nicht einmal das Indexloch, das bei allen softsektorierten Disketten vorhanden ist, benutzt. Dieses Indexloch zeigt normalerweise immer den Beginn eines Tracks an, damit ein schneller sequentieller Datenzugriff möglich ist. Commodore geht hier einen anderen Weg: da jeder Sektor einen langen Header besitzt, in dem alle Informationen zur Orientierung des DC vorhanden sind, benötigt die 1541 keinen Hardwarezusatz zum Erkennen bestimmter Sektoren.

Diese Eigenschaft erlaubt es uns, alle Disketten doppelseitig zu verwenden. Wenn Sie diese Methode noch nicht angewendet haben, sollten Sie es einmal versuchen. Fast alle Disketten besitzen auf beiden Seiten eine Magnetschicht. Bei einseitig verkauften Disketten wird zwar die zweite Seite nicht getestet, sie ist in den meisten Fällen aber voll nutzbar. Schneiden Sie mit einer Schere oder einem Messer eine zweite Schreibe Schutzkerbe auf der gleichen Höhe in die entgegengesetzte Seite der Diskettenhülle. Zur Sicherheit sollten Sie die Diskettenscheibe bei diesem 'Manöver' in die entgegengesetzte Ecke der Hülle schieben, um eine Beschädigung bei Verschnitt zu vermeiden.

Denken Sie auch beim doppelseitigen Benutzen der Disketten daran, daß die beschriebene Seite der Magnetscheibe grundsätzlich der obenliegenden Seite gegenüber liegt. Das heißt, die zweite Seite einer Diskette befindet sich in der Regel dort, wo das Etikett klebt.

Schieben Sie die präparierte Diskette in das Laufwerk (andere Seite nach oben) und starten Sie das Formatieren. Sie werden sich wundern, wieviel Geld für Disketten man auf diese Weise einsparen kann.

Aber jetzt wieder zum Laufwerk. Der Tonkopf mit dem gegenüberliegenden Andruckfilz bewegt sich auf Laufschiene. Angetrieben wird er über ein Stahlband, das direkt über ein Rad läuft, das auf die Achse des Stepermotors aufgesteckt ist. Auf diesem Rad befinden sich unter anderem zwei Anschläge. Den einen bekommen Sie ziemlich oft zu hören, wenn der Tonkopf zurückfährt, um neu positioniert zu werden. Der zweite Anschlag dient als Schutz beim Positionieren des Tonkopfes auf Spuren, die höhere Nummern als 40 haben.

Im Gegensatz zu manchen anderen Floppystationen arbeitet die 1541, was die Abfrage der Schreibschutzkerbe angeht, nicht mechanisch mit einem Taster, sondern mit einer Infrarotlichtschranke. Das ist besonders dann zu beachten, wenn Tesafilm als Löserschutz verwendet werden soll. Er ist nämlich untauglich, da das Infrarotlicht durch die durchsichtige Folie hindurchgeht.

11.2 Eingriffe in die Platine bei der 1541

Die 1541 gibt es inzwischen in mehreren Ausführungen. Bei der alten Version mit der großen Platine muß diese übrigens abgeschraubt werden, um Einblick in das Laufwerk zu nehmen.

Wichtig ist für uns die dauerhafte Änderung der Gerätenummer. Um die richtigen Stellen ausfindig zu machen, betrachten Sie bitte Bild 11.1. Die Pfeile deuten auf die beiden Lötbrücken.

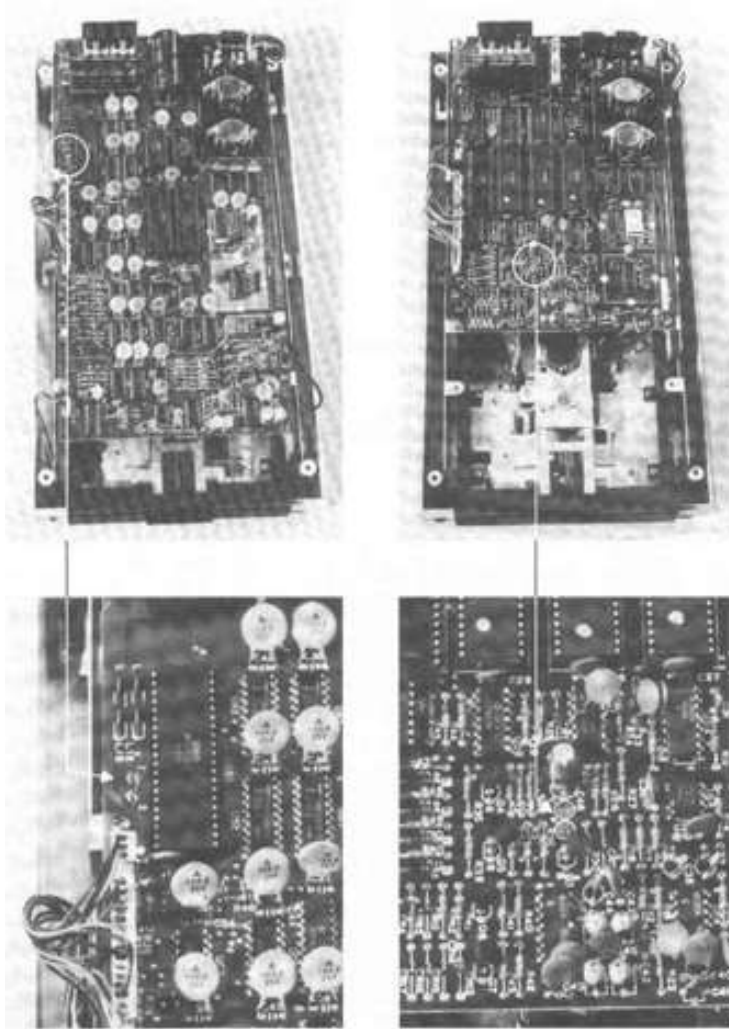


Bild 11.1 Die Pfeile kennzeichnen die Trennstellen

Soll die Gerätenummer geändert werden, ist die Floppy auszuschalten! Danach nehmen Sie ein Messer oder einen anderen spitzen Gegenstand und durchtrennen eine oder beide Verbindungen. Der hintere der beiden Kontakte erhöht die Nummer jeweils um eins, der vordere um zwei. Bild 11.2 zeigt die Aufstellung der erreichbaren Geräteummern.

zu durchtrennen Nummer ist jetzt

---	8
hinten	9
vorne	10
hinten+vorne	11

Bild 11.2 Einstellen der Gerätenummer

An dieser Stelle ein Hinweis:

Die Hardware der Floppy ist sehr empfindlich gegenüber externen Einflüssen. Wenn Sie also nicht wissen, an welchem Ende ein Lotkolben heiß wird oder generell beim Basteln zwei linke Hände haben, dann sollten Sie die beschriebenen Eingriffe besser bleiben lassen. Ich empfehle Ihnen in diesem Fall einen Fachmann aufzusuchen. Außerdem sollten Sie wissen, daß Sie bei einem unautorisierten Eingriff in die Floppy auf jeden Fall die Werksgarantie verlieren.

Ein weiterer Eingriff dürfte für all jene von Interesse sein, die ihre Disketten, wie vorhin empfohlen, beidseitig verwenden. Hier ist es in der Regel notwendig, eine zusätzliche Schreibe Schutzkerbe in die Diskettenhülle zu schneiden. Diese Maßnahme kann unterbleiben, wenn wir die Abfrage der Lichtschranke beeinflussen. Wenn Sie sich die Stecker auf der Platine ansehen, entdecken Sie einen (den größten), der die Nummer P6 besitzt. Dieser Stecker enthält unter anderem zwei Kabel, die lila und orange Farbkennungen haben (die zwei äußersten Kabel rechts am Stecker). Wenn Sie diese zwei Leitungen miteinander verbinden, ist die Floppy nicht mehr in der Lage, den Wechsel einer Diskette und eine eventuell aufgeklebte Schreibe Schutzplakette zu erkennen. Es ist also nicht mehr nötig, die Schreibe Schutzkerben anzubringen.

Sie sollten sich jedoch der Tatsache bewußt sein, daß Sie mit dieser Maßnahme eine wichtige Schutzvorrichtung der Floppy 'lahmlegen', was Sie bei der geringsten Unaufmerksamkeit wichtige gespeicherte Daten kosten kann, wenn Sie aus Versehen den SCRATCH-Befehl benutzen. Auch das automatische Initialisieren der Disketten funktioniert nicht mehr, da ein Diskettenwechsel nicht erkannt wird.

11.3 Tips zur Behandlung der Floppy

Daß Sie mit der 1541 ein Präzisionsgerät vor sich stehen haben, bedarf eigentlich keiner weiteren Erläuterung. Wie man die Lebensdauer und Zuverlässigkeit der Floppystation erhöht, das sei in diesem Kapitel verraten.

Generell gilt natürlich das Fernhalten von Staub und Schmutzpartikelchen aller Art, sowohl von der Diskette als auch von der Floppy. Allein die Rauchteilchen im Zigarettenqualm haben schon eine Größe, die für den Verlust einiger Bits verantwortlich sein kann.

Rattattattat... wieder einmal! Ein Fehler auf der Diskette, und schon fährt der Tonkopf der Floppy mit viel Lärm an den Anschlag zurück um dann neu positioniert zu werden. Diese Eigenart der 1541 läßt sich ohne Eingriff in deren Betriebssystem leider nicht ändern und sollte uns eigentlich auch gar nicht sonderlich stören. Der Nachteil ist nur, daß das Rad, das für die Übertragung der Steppermotorbewegung auf den Tonkopf verantwortlich ist, lediglich auf die Motorachse aufgesetzt ist. Deshalb kann es passieren, daß sich der Tonkopf bei häufigem Anschlagen dejustiert und vom Kundendienst wieder eingestellt werden muß.

Eine Möglichkeit, die Geräuschentwicklung der Floppy einzuschränken, ist das Einlegen von Filzstückchen in die Schraubverbindungen zwischen Gehäuseboden und Metallrahmen.

Diese Methode erfordert nicht viel Mühe, aber sie macht die Arbeit mit der Floppy angenehmer.

12

Fehler im DOS 2.6 der 1541

12 Fehler im DOS 2.6 der 1541

Leider kann man dem DOS der 1541 nicht ganz vertrauen, da es in einigen Punkten ganz erhebliche Mängel und Fehler aufweist, die einen unter Umständen böse Überraschungen erleben lassen. Hier ist eine Aufzählung der festgestellten Mängel.

1) Der Befehl BLOCK-READ:

Dieser Befehl ist eigentlich nicht verwendbar, da das erste Byte eines Blocks grundsätzlich nicht mitgelesen wird. Außerdem hat er noch eine weitere 'nette' Eigenschaft, die einen ziemlich verblüfft. Wenn Sie mit B-R einen Block in den DOS-Puffer lesen, wird die Anzahl der verfügbaren Bytes dieses Blocks immer mit der Tracknummer des gelesenen Blocks gleichgesetzt, das heißt, wenn Sie einen Block von Spur 17 lesen, und dann mit GET# dessen Inhalte untersuchen wollen, schickt die Floppy nach 17 Bytes ein EOI zum Computer und fängt danach wieder mit der Übertragung des ersten Bytes an. Sie erhalten immer die ersten 17 Bytes Ihres Blocks und niemals die übrigen 239.

2) Der Befehl BLOCK-WRITE:

Auch diesen Befehl haben wir in der Anwendung durch einen USER-Befehl ersetzt. Dieser Befehl hat nämlich den Nachteil, daß er beim Schreiben eines Blocks grundsätzlich das erste Byte eines Blocks zerstört, indem er den Pufferzeiger dort hineinschreibt und der vorherige Wert dadurch verlorengeht.

3) Der Befehl BLOCK-ALLOCATE:

Dieser Befehl arbeitet einwandfrei, solange der Block, der belegt werden soll, auch frei ist. Ist er es nicht, sucht der Befehl automatisch den nächsten freien Block und zeigt ihn uns an. Der Nachteil ist nur, daß es hier egal ist, ob der nächste freie Block auf Track 18 liegt oder nicht. Außerdem belegt das DOS automatisch alle Blöcke auf der Spur, auf der der nächste freie Block entdeckt wurde, was sicherlich nicht der Sinn der Sache ist.

4) Der Befehl REPLACE (@):

Bei diesem Befehl muß immer darauf geachtet werden, daß noch soviel Platz auf der Diskette vorhanden ist, wie das abzuspeichernde Programm benötigt. Andernfalls erscheint die Fehlermeldung DISK FULL. Es wird nämlich immer erst das neue Programm abgespeichert und anschließend das alte gelöscht.²

5) Falscher Leerinhalt von Blöcken:

Dieser Fehler hat keine Auswirkungen auf die korrekte Arbeit der 1541. Es handelt sich hier um einen 'Schönheitsfehler'. Normalerweise sollen die Blöcke beim Formatieren mit 256 x \$00 vorbesetzt werden. Dies ist bei der 1541 nicht der Fall. Hier steht am Anfang \$4B gefolgt von 255 x \$01. Wie schon gesagt, kein ernsthafter Fehler, der es jedoch immerhin erlaubt, Disketten der 1541 zu identifizieren.

Am Schluß muß noch erwähnt werden, daß es noch ein paar mysteriöse Fehler gibt, die in den neueren ROMs der 1541 bereits ausgemerzt sind, sofern sie je bestanden haben. Besonders Besitzer der alten Floppies mit der großen Platine können infolge der noch implementierten Autostart-Routine manchmal Probleme mit dem Initialisieren der Floppy nach einem Reset bekommen.

² @ST: Der Befehl hat noch einen schwerwiegenden Fehler, der zum Datenverlust führen kann. Am besten ist er nicht zu benutzen, sondern stattdessen die Datei unter neuem Namen abzuspeichern und die alte zu löschen. Siehe auch die Diskussion dieses Problems im Buch „Die Floppy 1570/1571“.

13

**Die 1541 im Vergleich zu
den anderen CBM-Floppies**

13 Die 1541 im Vergleich zu den anderen CBM-Floppies

Hier soll die 1541 einmal mit den anderen CBM-Floppies verglichen werden, wobei an den Anfang gleich einmal die sogenannte 'Vollkompatibilität' zwischen 4040 und 1541 gestellt werden soll. Diese beiden Floppystationen sind keinesfalls vollkompatibel; ja, es kann sogar unter Umständen zu schwerwiegenden Problemen kommen, wenn es um den Austausch von Disketten beider Formate geht.

Beim Lesen der Disketten haben die beiden Floppystationen keine Probleme. Die Probleme ergeben sich erst beim Schreiben. Es ist nämlich so, daß die Lücke nach dem Header eines Datenblocks bei der 4040 genau 100 Bits umfaßt. Bei der 1541 sind dies jedoch nur 92 Bits. Die Folgen werden gleich deutlich, wenn wir uns mit dem Vorgang des Lesens und Schreibens noch einmal beschäftigen. Beim Lesen von Daten macht der Unterschied nichts. Hier wird der Blockheader gelesen und danach auf die nächste SYNC-Markierung gewartet.

Beim Schreiben sieht die Sache etwas anders aus. Hier wird ebenfalls der Blockheader gelesen. Danach werden die Bytes, die die Lücke darstellen, einfach abgezählt, da der Floppystation die Anzahl der Bytes des eigenen Formates ja bekannt ist. Anschließend wird auf den Schreibmodus umgeschaltet.

Schreibt man nun mit einer 1541 auf Disketten, die auf der 4040 formatiert wurden, ist das verhältnismäßig harmlos. Die Floppy wartet eben die Lücke des 4040 Formates nicht ganz ab und beginnt schon ein Byte früher zu schreiben, so daß die Lücke anschließend auf die 8 Bytes des DOS 2.6 Formates geschrumpft ist.

Beim Schreiben mit der 4040 auf Disketten der 1541 sieht die Sache hingegen etwas anders aus. Hier passiert folgendes:

Die Floppy wartet 9 Bytes als Lücke ab, wobei sie sich dann bereits in der SYNC-Markierung befindet, da diese bei der 1541 schon nach 8 Bytes beginnt. Die Folge ist, daß sich der Anfang der ursprünglichen SYNC-Markierung (gefolgt vom nicht definierten Bereich beim Umschalten des DC auf Schreiben) noch auf der Diskette befindet. Wird dieser nicht definierte Bereich jetzt beim späteren Lesen als "0"-Bit erkannt und beträgt die Länge des 'SYNC-Rests' der 1541 zufällig 8 Bits oder mehr, erkennt der DC

diesen Rest als vollständige SYNC-Markierung und fängt an, die Daten zu lesen, obwohl jetzt erst die eigentliche SYNC-Markierung folgt. Die Folge ist ein "22, READ ERROR", weil der DC nach der Datenblock-SYNC-Marke immer den Wert \$07 erwartet.

Die Fehlerwahrscheinlichkeit ist zum Glück ziemlich gering (ca. 2 Blöcke/Diskette). Sie sollten sich diese Möglichkeit einer Fehlerquelle aber immer vor Augen halten.

Das größere Problem liegt in der unterschiedlichen Justierung der Tonköpfe, auch bei neu eingestellten Laufwerken. Hier passiert es relativ oft, daß 'alte' Informationen der einen Floppy von der Floppy des ändern Typs nicht genau überschrieben werden. Die Folge ist eine Art 'Mischinformation' beim Lesen, die für eine Fülle von Fehlern sorgen kann und dies auch tut.

Für die Freaks unter Ihnen, die es gerne genau wissen wollen, hier noch eine Tabelle der technischen Daten einiger CBM-Flop-pies.

Modell	1541/2031	4040	8050	1001/8250
Laufwerke	1/1	2	2	1/2
Köpfe/Laufwerk	1/1	1	1	2/2
Speicher (KBytes)	2/2	4	4	4/4
Anzahl Tracks	35/35	35	77	154/154
Blöcke/Drive	664/664	664	2052	4133/4133
max. Kbytes	170/170	170	500	1000/1000
Directorytrack	18/18	18	38+39	38+39/38+39
Prozessor(en)	1/1	2	2	2/2
U/min	300/300	300	300	300/300
Übertragungsrate				
intern (Kbytes/s)	38/38	38	38	38/38
extern (Kbytes/s)	0.4/1.8	1.8	1.8	1.8/1.8

Anhang I

RAM-Belegung der 1541

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$0000	Diese Speicherstellen bilden die Schnittstelle zwischen dem Hauptprogramm und dem Disk-Controller. Das Hauptprogramm schreibt die Kommandos für den DC in eine dieser Speicherstellen, wobei sie dann beim nächsten IRQ-Aufruf ausgeführt werden. Jede Jobausführung hinterläßt unter anderem auch eine Rückmeldung, die die korrekte Ausführung eines Jobs oder einen aufgetretenen Fehler signalisiert.
-\$0005	

Jobcodes	Statusmeldungen
\$80 Lesen eines Sektors	\$01 fehlerfreie Durchführung
\$90 Schreiben eines Sektors	\$02 Blockheader nicht gefunden
\$A0 Verify eines Sektors	\$03 SYNC nicht gefunden
\$B0 Suchen eines Sektors	\$04 Datenblock nicht gefunden
\$C0 Anschlagen des Kopfes (BUMP)	\$05 Datenprüfsumme falsch
\$D0 Programm im Puffer ausführen	\$07 Fehler bei Verify
\$E0 Jobprogramm im Puffer ausführen, nachdem das Laufwerk hochgefahren wurde	\$08 Diskette schreibgeschützt
	\$09 Headerprüfsumme falsch
	\$0A Datenblock zu lang
	\$0B falsche ID im Blockheader
	\$0F keine Diskette im Laufwerk
	\$10 Fehler bei Dekodierung

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$0000	Jobspeicher für Puffer 0 (\$0300-\$03FF)
\$0001	Jobspeicher für Puffer 1 (\$0400-\$04FF)
\$0002	Jobspeicher für Puffer 2 (\$0500-\$05FF)
\$0003	Jobspeicher für Puffer 3 (\$0600-\$06FF)
\$0004	Jobspeicher für Puffer 4 (\$0700-\$07FF)
\$0005	Jobspeicher für Puffer 5 (im RAM nicht vorhanden)
\$0006/7	Track und Sektor für Puffer 0
\$0008/9	Track und Sektor für Puffer 1
\$000A/B	Track und Sektor für Puffer 2
\$000C/D	Track und Sektor für Puffer 3
\$000E/F	Track und Sektor für Puffer 4
\$0010/1	Track und Sektor für Puffer 5 (n.v.)

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$0012/3	ID der Diskette im ASCII-Code; die beiden Zeichen der aktuellen ID werden bei jedem Blocksuchbefehl gelesen und hier aktualisiert abgespeichert. Auch das Initialisierkommando benutzt diesen Befehl und bringt die ID dadurch auf den neuesten Stand
\$0014/5	ID für Drive 1; bei der 1541 nicht implementiert
\$0016	Hier sind die Bytes für den aktuellen Blockheader gespeichert, und zwar sind das:
- \$001A	\$0016 erstes Zeichen der ID (ID 1)
	\$0017 zweites Zeichen der ID (ID 2)
	\$0018 Tracknummer des Blocks
	\$0019 Sektornummer des Blocks
	\$001A Prüf summe über den Blockheader
	Auf der Diskette stehen diese Werte genau in der umgekehrten Reihenfolge!
\$001B	Unbenutzt
\$001C	Flag für Änderung beim Schreibschutz; Diskettenwechsel
\$001D	Funktion von \$001C für Drive 1; unbenutzt
\$001E	zeigt Zustand der Schreibschutzvorrichtung an
\$001F	Funktion von \$001E für Drive 1; unbenutzt
\$0020	Flags für Drivestatus:
	Bit 4: Drivemotor im Ausschaltmodus? 1=ja; 0=nein
	Bit 5: Drivemotor 1=an; 0=aus
	Bit 6: soll Steppermotor aktiviert werden? 1=ja; 0=nein
	Bit 7: Laufwerk bereit für Zugriff 1=nein; 0=ja
\$0021	Funktion von \$0020 für Drive 1; unbenutzt
\$0022	Nummer des aktuellen Tracks für Disk-Controller
\$0023	Funktion von \$0022 für Drive 1; unbenutzt ³
\$0024	Zwischenspeicher für den Blockheader, nachdem dieser in den GCR-
- \$002D	Code umgewandelt wurde.
\$002E/F	Zwischenspeicher für Pufferadresse bei GCR-Umwandlung
\$0030/1	aktuelle Pufferadresse
\$0032/3	Zeiger auf aktuellen Blockheader beim Schreiben
\$0034	Zeiger in Puffer für GCR-Codierung
\$0035	Unbenutzt
\$0036	Zähler für GCR/Binär-Umwandlung
\$0037	unbenutzt
\$0038	Kennzeichen (\$07) für Beginn eines Datenblocks
\$0039	Kennzeichen (\$08) für Beginn eines Blockheaders
\$003A	Zwischenspeicher für Prüfsummen
\$003B	unbenutzt
\$003C	Unbenutzt

³ @ST: \$23 wird benutzt, um zwischen 1540 und 1541 Timing zu unterscheiden.

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$003D	aktuelle Drivenummer für DC; bei der 1541 immer B
\$003E	gerade aktives Laufwerk; \$FF = keine Laufwerk
\$003F	Puffernummer für gerade aktuellen Jobcode
\$0040	Zähler für SCR/Binär-Umwandlung
\$0041	Puffernummer des nächsten Jobs
\$0042	Tracknummer, auf die der Kopf positioniert werden soll
\$0043	enthält die maximale Zahl der Sektoren für einen Track
\$0044	Zwischenspeicher
\$0045	Zwischenspeicher für aktuellen Jobcode
\$0046	Unbenutzt
\$0047	enthält aktuelles Kennzeichen für Beginn eines Datenblocks. Wird nur bei RESET einmal auf \$07 gesetzt und kann vom Benutzer verändert werden, wobei das Hi-Nibble des Wertes immer auf 0 (\$0-) stehen sollte, da der DC sonst Probleme bei der Enderkennung der SYNC-Markierung bekommen kann. Diese Speicherstelle kann zur Erzeugung eines '22, READ ERROR' mit Inhalten verwendet werden, wenn sie vor dem Schreiben eines Blocks abgeändert wird.
\$0048	Verzögerungszähler für Drivemotor. Nach Einschalten wird dieser Wert auf 60 gesetzt, um eine Verzögerung von 1.5 Sekunden zu erhalten, in der der Motor hochlaufen kann. Bei Abschalten des Motors wird hier der Wert 255 gespeichert; Ausschalten erst nach einer Verzögerung von 6.4 Sekunden.
\$0049	Zwischenspeicher für den Stackpointer
\$004A	Zähler für den Kopftransport; Werte >127 bewegen den Kopf nach innen; Werte <128 bewegen ihn nach außen.
\$004B	Zwischenspeicher
\$004C	Nummer des zuletzt gelesenen Sektors
\$004D	Nummer des nächsten zu lesenden Sektors
\$004E	Hi-Byte eines Zeigers in den nächsten Puffer, der von GCR-Code in den Binärcode umgewandelt werden soll. Werte im Ausweichpuffer werden zuerst umgewandelt; deshalb steht hier der Zeiger auf den anderen Teil des zu codierenden Blocks.
\$004F	Lo-Byte des Zeigers in den Puffer zur Umwandlung
\$0050	zeigt an, ob der Inhalt des aktuellen Puffers in Binärcode (0) oder in GCR-Code (1) vorliegt.
\$0051	aktuelle Tracknummer bei der Formatierung; enthält \$FF, wenn keine Formatierung aktiviert ist

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$0052	Zwischenspeicher bei der Umwandlung von 4 Bytes in den GCR-Code
- \$0055	
\$0056	Zwischenspeicher bei der Umwandlung von 5 GCR-Bytes in den
- \$005D	Binärcode
\$005E	steht normalerweise auf 4 und enthält damit die Anzahl der Schritte, die zum Anfahren und Abbremsen des Steppermotors benötigt werden.
\$005F	normalerweise 4; Faktor zum Anfahren und Abbremsen des Steppermotors
\$0060	Anzahl der noch anzufahrenden/abzubremsenden Schritte
\$0061	Anzahl der noch zu fahrenden Schritte beim schnellen Steppermodus (Laufmodus)
\$0062/3	Adresse der aktuellen Steppermotor-Routine; steht am Anfang auf \$FA05 (keine Kopfbewegung)
\$0064	minimale Anzahl von Schritten für den schnellen Steppermodus; normalerweise \$C8 (200)
\$0065/6	Zeiger auf NMI-Routine; steht nach RESET auf \$EB22
\$0067	Flag für aufgetretenen NMI
\$0068	Flag zum Ermöglichen (0) oder Sperren (1) der automatischen Initialisierung bei einem -29, DISK ID MISMATCH' Error.
\$0069	Abstand der Sektoren bei der Zuteilung; normalerweise 10
\$006A	Anzahl der Leseversuch eines Sektors; Bit 6 zeigt an, ob der Kopf auf (1) oder neben dem Track (0) positioniert ist; Bit 7 verhindert einen BUMP bei Lesefehlern, wenn es auf 1 steht.
\$006B/C	Zeiger auf Sprungtabelle der USER-Vektoren. Steht normalerweise auf \$FFEA.
\$006D/E	Zeiger auf Bitmuster für einen Track in der BAM
\$006F	Anzahl der Jobs für Drive 0
\$0070	Funktion von \$006F für Drive 1; unbenutzt
\$0071	Zwischenspeicher
\$0072	Zwischenspeicher; steht nach RESET auf \$FF
\$0073	Zwischenspeicher
\$0074	Zwischenspeicher
\$0075/6	Zeiger auf \$0100; wird nach RESET gestellt
\$0077	Gerätenummer + \$20 für das LISTEN-Kommando
\$0078	Gerätenummer + \$40 für das TALK-Kommando
\$0079	Flag für LISTEN (1/0)
\$007A	Flag für TALK (1/0)
\$007B	Flag für Adressierung
\$007C	Flag für ATN-Signal vom seriellen Bus

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$007D	Flag für Prozessor im ATN-Modus
\$007E	Flag für letzten Programmmzugriff
\$007F	aktuelle Drivenummer; enthält immer \$00
\$0080	aktuelle Tracknummer
\$0081	aktuelle Sektornummer
\$0082	aktuelle Kanalnummer
\$0083	Sekundäradresse für Befehlsausführung
\$0084	interne Sekundäradresse
\$0085	aktuelles Datenbyte für Ein-/Ausgabe
\$0086	Zwischenspeicher
\$0087	Zwischenspeicher
\$0088	Zwischenspeicher
\$0089	Zwischenspeicher
\$008A	Zwischenspeicher
\$008B	Speicher für Rechenergebnisse
- \$008E	
\$008F	Akkumulator für Berechnungen
- \$0093	
\$0094/5	Zeiger auf Directorypuffer; enthält \$0205
\$0096	Kommando vom IEEE-Bus; unbenutzt
\$0097	MY PA Flag; steht immer auf \$00
\$0098	Bitzähler für seriellen Bus
\$0099/A	Pufferadresse für Puffer 0; \$0300
\$009B/C	Pufferadresse für Puffer 1; \$0400
\$009D/E	Pufferadresse für Puffer 2; \$0500
\$009F/0	Pufferadresse für Puffer 3; \$0600
\$00A1/2	Pufferadresse für Puffer 4; \$0700
	Alle diese Adressen werden als Zeiger vom B-P-Befehl verwendet!
\$00A3/4	Adresse des INPUT-Puffers; steht auf \$0200
\$00A5/6	Zeiger auf ERROR-Puffer; steht auf \$02D6
\$00A7	Pufferbelegungstabelle; enthält für jeden Kanal die
- \$00AD	entsprechende Puffernummer; Puffernummer = \$FF, wenn Puffer nicht belegt.
\$00AE	Pufferstatustabelle; enthält für jeden Kanal die entsprechende
- \$00B4	Puffernummer; Puffernummer = \$FF, wenn der Puffer inaktiv ist.
\$00B5	Tabelle der Lo-Bytes der Recordnummern für jeden Puffer
- \$00BA	
\$00BB	Tabelle der Hi-Bytes der Recordnummern für jeden Puffer
- \$00C0	

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$00C1	Tabelle der Zeiger auf den jeweils nächsten Record
- \$00C6	
\$00C7	Tabelle der Recordlängen für jeden Puffer
- \$00CC	
\$00CD	Tabelle der Side-Sektoren für jeden Puffer
- \$00D2	
\$00D3	Zeiger auf ersten Filenamen
\$00D4	Zeiger auf Beginn des Record
\$00D5	Nummer des aktuellen Side-Sektors
\$00D6	Zeiger in Side-Sektor
\$00D7	Zeiger in Record
\$00D8	Sektornummer des Fileeintrags im Directory
- \$00DC	
\$00DD	Tabelle der Zeiger in Directory-Eintragungen
- \$00E1	
\$00E2	Standardwerte für Drivenummern; hier alle 0
- \$00E6	
\$00E7	Flags für spezielle Zeichen in der Eingabezeile; 'wild cards'
- \$00EB	('*', '?')
\$00EC	Kanal-Filetyp
- \$00F1	
\$00F2	Kanal Status
- \$00F7	
\$00F8	Zwischenspeicher für EOF
\$00F9	Aktuelle Puffernummer für Befehlscode
\$00FA	Zwischendurch verwendete Tabelle
- \$00FE	
\$00FF	Flag für Laufwerk aktiv
\$0100	Funktion von \$00FF für Drive 1; unbenutzt
\$0101	Formatkennzeichen aus Block 18,0 nach Initialisierung
\$0102	Funktion von \$0101 für Drive 1; unbenutzt
\$0103	unbenutzt
\$0104	Bereich des Hardware-Stack; nicht benutzbar
- \$0145	
\$01BB	Ausweichpuffer bei der Umwandlung von Werten in den GCR-Code, da
- \$01FF	hierbei deren Länge um den Faktor 5 zu 4 zunimmt.
\$0200	INPUT-Puffer; enthält Befehlsstring vom Computer
- \$0229	
\$022A	Codenummer des auszuführenden Befehls

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$022B	Kanaltabelle; enthält für jeden Kanal den Statuswert;
- \$023D	\$FF nicht benutzt \$81 zum Schreiben geöffnet \$41 Schreiben/Lesen \$01 zum Lesen geöffnet
\$023E	aktuelles Datenbyte für jeden Kanal
- \$0243	
\$0244	Tabelle der Zeiger auf das letzte aktuelle Zeichen in jedem für
- \$0249	den Kanal zuständigen Pufferspeicher
\$024A	gerade behandelte Filetyp
\$024B	Länge des Befehlsstrings
\$024C	Zwischenspeicher für Sekundäradresse
\$024D	Zwischenspeicher für Jobcode
\$024E	Arbeitsspeicher beim Suchen des nächsten Sektors
\$024F/0	Pufferbelegungsspeicher; 1 = Puffer belegt
\$0251	Flag für 'BAM dirty', d.h. BAM wurde im Speicher abgeändert und stimmt nicht mehr mit der Version auf Diskette überein.
\$0252	Funktion von \$0251 für Drive 1; unbenutzt
\$0253	Flag für Directory-Eintrag gefunden
\$0254	Flag für '*'; Ausgabe des Directory
\$0255	Flag für Befehlsausführung; <>\$00, wenn Befehl anliegt
\$0256	Flag für Belegung der Kanalnummern
\$0257	Nummer des letzten benutzten Puffers
\$0258	Recordlänge
\$0259	Side-Sektor-Tracknummer
\$025A	Side-Sektor-Sektornummer
\$025B	Tabelle; enthält letzten Befehlscode für Puffer
- \$025F	
\$0260	Sektornummern der Directoryeinträge in den Puffern
- \$0265	
\$0266	Zeiger auf die Directoryeinträge in den Puffern
- \$026B	
\$026C	Speicher für Duplikat der Fehlernummer; Fehlerflag
\$026D	Flag für LED-Blinken bei Fehler
\$026E	Nummer des letzten aktiven Laufwerks
\$026F	Nummer des letzten bearbeiteten Sektors
\$0270	aktueller Schreibkanal
\$0271	aktueller Lesekanal
\$0272/3	Speicher für Anzahl der Blöcke
\$0274	Länge des Befehlsstrings im INPUT-Puffer
\$0275	Zeichen zum Suchen im String
\$0276	letztes Zeichen +1 im INPUT-Puffer
\$0277	Länge von Filename 1

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$0278	Anzahl der Kommas; Länge von Filename 2
\$0279	Zeiger auf 2. Filenamen
\$027A	Zeiger auf Filetabelle
- \$027F	
\$0280	Tracknummern der Files für den aktuellen Puffer
- \$0284	
\$0285	Sektornummern der Files für den aktuellen Puffer
- \$0289	
\$028A	Joker-(*)-Flag
\$028B	Flags für Befehlssyntax
\$028C	Anzahl der Lesezugriffe
\$028D	Flag für Diskettenzugriff
\$028E	Nummer des zuletzt benutzten Laufwerks
\$028F	Flag für Fileeintrag im Directory gefunden
\$0290	Sektornummer des aktuellen Directoryblocks
\$0291	Sektornummer des ersten Directoryeintrags
\$0292	Zeiger auf ersten gültigen Directoryeintrag
\$0293	zeigt letzten Block an; enthält dann *00
\$0294	aktueller Pufferzeiger
\$0295	Zähler für Fileeinträge
\$0296	Filetyp
\$0297	Betriebsart des aktuellen Files (Lesen/Schreiben)
\$0298	zeigt Fehler bei Ausführung eines Jobs an
\$0299	Speicher für Zeiger
\$029A	Byte für Kopf Positionierung . \$029B/C Flag für BAM wiederhergestellt
\$029B/C	
\$029D/E	Tracknummer der BAM
\$029F/0	Funktion von \$029D/E für Drive 1; unbenutzt
\$02A1	Zwischenspeicher für BAM Eintragungen
- \$02B0	
\$02B1	Puffer für Directory
- \$02D4	
\$02D5	ERROR-Puffer; enthält auszugebende Fehlermeldung
- \$02F8	
\$02F9	Flag für BAM neu auf Diskette schreiben (weil 'dirty')
\$02FA	Lo-Byte der Anzahl der freien Blöcke auf Diskette
\$02FB	Funktion von \$02FA für Drive 1; unbenutzt
\$02FC	Hi-Byte der Anzahl der freien Blöcke auf Diskette
\$02FD	Funktion von *02FC für Drive 1; unbenutzt
\$02FE/F	Parameter für Kopftransport
\$0300	Puffer 0 (Hauptarbeitspuffer)
- \$03FF	

Adresse	Bedeutung der Speicherstelle(n)
\$0300	Puffer 0 (Hauptarbeitspuffer)
- \$03FF	
\$0400	Puffer 1 (enthält aktuellen Teil des Directory)
- \$04FF	
\$0500	Puffer 2 (USER-Puffer; normalerweise frei)
- \$05FF	
\$0600	Puffer 3 (enthält letzten Block des Directory)
- \$06FF	
\$0700	Puffer 4 (enthält Block 18,0 nach Initialisierung)
- \$07FF	
\$0800	keine RAM-Belegung
- \$BFFF	
\$C100	DOS 2.6 1541
- \$FFFF	

Anhang II
DOS-Listing der 1541

C100 Diese Routine schaltet die LED am
aktuellen (0) Laufwerk an und die LED
an Laufwerk 1 aus.
Für den Zustand der LED ist das Bit 3
des Port B des Diskcontrollers
zuständig (Bit 1 = LED an). \$7F enthält
dabei die Laufwerksnummer.

```
C100 78      SEI
C101 A9 F7   LDA #$F7
C103 2D 00 1C AND $1C00
C106 48      PHA
C107 A5 7F   LDA $7F      aktuelles Laufwerk (immer 0)
C109 F0 05   BEQ $C110   unbedingter Sprung
C10B 68      PLA      LED Wert zurückholen
C10C 09 00   ORA #$00   bei Laufwerk 0 keine Funktion
C10E D0 03   BNE $C113   unbedingter Sprung
C110 68      PLA
C111 09 08   ORA #$08   LED-Bit setzen (Bit 3)
C113 8D 00 1C STA $1C00   LED an
C116 58      CLI
C117 60      RTS
```

C118 Routine schaltet LED an Laufwerk B
durch Setzen von Bit 3 ein.

```
C118 78      SEI
C119 A9 08   LDA #$08   LED-Bit für Laufwerk 0 setzen
C11B 0D 00 1C ORA $1C00
C11E 8D 00 1C STA $1C00   LED an
C121 58      CLI
C122 60      RTS
```

C123 Löschen der Flags des Fehlerstatus;
dadurch wird der Fehlerzustand der
Floppy gelöscht, die LED erlischt beim
nächsten IRQ-Durchlauf.

```
C123 A9 00   LDA #$00
C125 8D 6C 02 STA $026C   Fehlernummer = 0
C128 8D 6D 02 STA $026D   Flag für LED-Blinken = 0
```

C12B 60 RTS

C12C Initialisierung des LED-Blinkens bei Auftreten eines Fehlers. Aktiviert werden dabei die Fehlerflags des DC, um der IRQ-Routine den Fehler mitzuteilen

C12C 78 SEI

C12D 8A TXA X-Registerinhalt retten

C12E 48 PHA

C12F A9 50 LDA #\$50 Fehlernummer setzen

C131 8D 6C 02 STA \$026C

C134 A2 00 LDX #\$00

C136 BD CA FE LDA \$FECA,X Defaultwert für LED-Bit (8)

C139 8D 6D 02 STA \$026D Blinkflag der LED setzen

C13C 0D 00 1C ORA \$1C00 LED-Bit setzen

C13F 8D 00 1C STA \$1C00 LED einschalten

C142 68 PLA

C143 AA TAX X-Wert zurückholen

C144 58 CLI

C145 60 RTS

C146 Wertet die Befehlsstrings vom Computer aus und springt ggf. zu den entsprechenden Routinen. Ansonsten wird eine Fehlermeldung ausgegeben Eine entsprechende vorherige Fehleranzeige wird gelöscht.

C146 A9 00 LDA #\$00

C148 8D F9 02 STA \$02F9 Flag für 'BAM nicht auf Diskette schreiben' löschen

C14B AD 8E 02 LDA \$028E Standard Laufwerksnummer (0) als aktuelles Laufwerk speichern

C14E 85 7F STA \$7F

C150 20 BC E6 JSR \$E6BC 'OK'-Meldung bereitstellen

C153 A5 84 LDA \$84 Sekundäradresse

C155 10 09 BPL \$C160

C157 29 0F AND #\$0F auf 15 begrenzen

C159 C9 0F CMP #\$0F Kommandokanal (15)?

C15B F0 03 BEQ \$C160

C15D 4C B4 D7 JMP \$D7B4 OPEN-Routine, da Kanalnr. <>15

C160 20 B3 C2 JSR \$C2B3 Flags 'für Befehlsübernahme' setzen

C163 B1 A3 LDA (\$A3),Y Zeichen ab \$0200 holen und abspeichern

C165 8D 75 02 STA \$0275

C168 A2 0B LDX #\$0B in der Tabelle der Befehlswoorte

C16A	BD 89 FE	LDA \$FE89,X	nach Kommando suchen
C16D	CD 75 02	CMP \$0275	und vergleichen
C170	F0 08	BEQ \$C17A	verzweige, wenn gefunden
C172	CA	DEX	
C173	10 F5	BPL \$C16A	
C175	A9 31	LDA #\$31	Fehlernummer laden und
C177	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'31 SYNTAX ERROR' ausgeben
C17A	8E 2A 02	STX \$022A	Nummer des Kommandos abspeichern
C17D	E0 09	CPX #\$09	Test auf Kommandos mit Dateina-
C17F	90 03	BCC \$C184	men im Befehlsstring
C181	20 EE C1	JSR \$C1EE	wenn ja, Befehlsstring prüfen
C184	AE 2A 02	LDX \$022A	Nummer des Befehls holen und
C187	BD 95 FE	LDA \$FE95,X	dessen Sprungadresse finden
C18A	85 6F	STA \$6F	Adresse speichern
C18C	BD A1 FE	LDA \$FEA1,X	
C18F	85 70	STA \$70	
C191	6C 6F 00	JMP (\$006F)	Sprung auf Befehl

C194			Abschluß eines Befehls. Stellt die OK-Meldung bereit, sofern die Fehlerflag in S026C =0 ist. Ansonsten erfolgt Aufruf der Fehlerroutine.
C194	A9 00	LDA #\$00	Flag für 'BAM nicht auf Diskette
C196	8D F9 02	STA \$02F9	schreiben' löschen
C199	AD 6C 02	LDA \$026C	Fehlerflag prüfen und
C19C	D0 2A	BNE \$C1C8	ggf. zur Fehlerbehandlung
C19E	A0 00	LDY #\$00	
C1A0	98	TYA	Fehlernummer löschen
C1A1	84 80	STY \$80	Spurnummer löschen
C1A3	84 81	STY \$81	Sektornummer löschen
C1A5	84 A3	STY \$A3	Zeiger in INPUT-Puffer löschen
C1A7	20 C7 E6	JSR \$E6C7	'OK'-Parameter setzen
C1AA	20 23 C1	JSR \$C123	Fehlerflags löschen
C1AD	A5 7F	LDA \$7F	Standardwert für Laufwerk neu
C1AF	8D 8E 02	STA \$028E	setzen
C1B2	AA	TAX	Flag für 'Laufwerk aktiv'
C1B3	A9 00	LDA #\$00	
C1B5	95 FF	STA \$FF,X	löschen
C1B7	20 BD C1	JSR \$C1BD	INPUT-Puffer löschen (*0200-0228)
C1BA	4C DA D4	JMP \$D4DA	interne Kanäle löschen

C1BD			Löscht den INPUT-BUFFER von CT200 bis \$0228 durch überschreiben mit fSHS.

```

C1BD A0 28      LDY #$28
C1BF A9 00      LDA #$00
C1C1 99 00 02   STA $0200,Y
C1C4 88         DEY
C1C5 10 FA      BPL $C1C1
C1C7 60         RTS

```

C1C8 Fehlermeldung ausgeben, wobei Spur- und Sektornummer gleich \$00 gesetzt werden. Fehlernummer muß bei Einsprung im Akku stehen.

```

C1C8 A0 00      LDY #$00
C1CA 84 80      STY $80      Spurnumner
C1CC 84 81      STY $81      Sei« tornummer
C1CE 4C 45 E6   JMP $E645   Fehlerbehandlung

```

C1D1 Untersucht die Eingabezeile auf einen Doppelpunkt ':'. Wird einer gefunden, so steht seine Position in Y und wird minus 2 nach \$027A gespeichert. Anschließend wird die LED am Laufwerk eingeschaltet.

```

C1D1 A2 00      LDX #$00
C1D3 8E 7A 02   STX $027A   Zeiger auf Filetabelle löschen
C1D6 A9 3A      LDA #$3A    ASCII Wert für ':'
C1D8 20 68 C2   JSR $C268   Befehlsstring auf ':' durchsuchen
C1DB F0 05      BEQ $C1E2
C1DD 88         DEY      Zeiger auf ':' in Y
C1DE 88         DEY      Zeiger 2 Bytes vor ':' setzen
C1DF 8C 7A 02   STY $027A   zeigt dann auf Laufwerksnummer
C1E2 4C 68 C3   JMP $C368   Laufwerksnummer setzen; LED an

```

C1E5 Sucht nach einem Doppelpunkt ': ' in der Eingabezeile.

```

C1E5 A0 00      LDY #$00   Stelle für Suchbeginn
C1E7 A2 00      LDX #$00   Anzahl der gefundenen Kommas
C1E9 A9 3A      LDA #$3A   ':'
C1EB 4C 68 C2   JMP $C268   Befehlsstring durchsuchen

```

C1EE Prüft die Eingabezeile auf die Bestandteile mehrteiliger Befehle. Dazu zählt z.B. RENAME. Es wird dabei auf ':', '=' und ',' durchsucht.

C1EE	20 E5 C1	JSR \$C1E5	Sucht nach ':' in Befehlszelle
C1F1	D0 05	BNE \$C1F8	verzweige, wenn gefunden
C1F3	A9 34	LDA #\$34	
C1F5	4C C8 C1	JMP \$C1C8	34 SYNTAX ERROR- ausgeben
C1F8	88	DEY	
C1F9	88	DEY	
C1FA	8C 7A 02	STY \$027A	Position der Laufwerksnummer
C1FD	8A	TXA	Komma vor dem Doppelpunkt?
C1FE	D0 F3	BNE \$C1F3	Ja, dann 'SYNTAX ERROR'
C200	A9 3D	LDA #\$3D	ASCII Wert für '='
C202	20 68 C2	JSR \$C268	Zeile auf '=' durchsuchen
C205	8A	TXA	Komma gefunden?
C206	F0 02	BEQ \$C20A	verzweige, wenn nein
C208	A9 40	LDA #\$40	sonst setze Bit 6
C20A	09 21	ORA #\$21	setze Bit 0 und 5 (Funktion s.u.)
C20C	8D 8B 02	STA \$028B	Flags für Befehlssyntax
C20F	E8	INX	
C210	8E 77 02	STX \$0277	Lange von Filename 1 setzen
C213	8E 78 02	STX \$0278	Lange von Filename 2 gleichsetzen
C216	AD 8A 02	LDA \$028A	Joker (*) Flag; Joker gefunden?
C219	F0 0D	BEQ \$C228	verzweige, wenn nein
C21B	A9 80	LDA #\$80	Vorhandensein von '*' anzeigen
C21D	0D 8B 02	ORA \$028B	durch Setzen von Bit 7
C220	8D 8B 02	STA \$028B	als Flag für Befehlssyntax
C223	A9 00	LDA #\$00	
C225	8D 8A 02	STA \$028A	Jokerflag löschen
C228	98	TYA	wurde ein '=' gefunden"?
C229	F0 29	BEQ \$C254	verzweige, wenn nein
C22B	9D 7A 02	STA \$027A,X	Zeiger auf Filetabelle
C22E	AD 77 02	LDA \$0277	Lange von Filename 1
C231	8D 79 02	STA \$0279	als Zeiger auf Name 2 speichern
C234	A9 8D	LDA #\$8D	Zeilenendekennzeichen
C236	20 68 C2	JSR \$C268	Zeile bis zum Ende durchsuchen
C239	E8	INX	Anzahl der Kommas
C23A	8E 78 02	STX \$0278	merken
C23D	CA	DEX	Originalwert wiederherstellen
C23E	AD 8A 02	LDA \$028A	'*' als Joker vorhanden
C241	F0 02	BEQ \$C245	verzweige, wenn nein
C243	A9 08	LDA #\$08	Bit 3 als Flag setzen
C245	EC 77 02	CPX \$0277	Noch weitere Kommas vorhanden?
C248	F0 02	BEQ \$C24C	verzweige, wenn nein
C24A	09 04	ORA #\$04	Bit 2 als Flag setzen
C24C	09 03	ORA #\$03	Bit 0 und 1 als Flags setzen

C24E	4D 8B 02	EOR \$028B	Status ändern
C251	8D 8B 02	STA \$028B	Neue Flags für Syntax abspeichern
C254	AD 8B 02	LDA \$028B	Flags für Befehlssyntax
C257	AE 2A 02	LDX \$022A	Nummer des auszuführenden Befehls
C25A	3D A5 FE	AND \$FEA5,X	Prüfen auf Standardsyntax
C25D	D0 01	BNE \$C260	verzweige, wenn fehlerhaft
C25F	60	RTS	
C260	8D 6C 02	STA \$026C	Fehlerflag setzen
C263	A9 30	LDA #\$30	Fehlernummer
C265	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'30 SYNTAX ERROR' ausgeben

C268			Durchsucht die Eingabezeile auf ein bestimmtes Zeichen (in Akku). Y bestimmt die Startposition beim Suchen; X enthält den Zeiger in die Tabelle der Filenamenzeiger. Es wird auch auf die Sonderzeichen im Befehlsstring geachtet, z.B. '*', '?' und ','. Wenn das gesuchte Zeichen nicht gefunden wird, wird das Z-Flag gesetzt.
C268	8D 75 02	STA \$0275	Zeichen zum Suchen
C26B	CC 74 02	CPY \$0274	Länge der Befehlszeile erreicht?
C26E	B0 2E	BCS \$C29E	verzweige, wenn ja
C270	B1 A3	LDA (\$A3),Y	Zeichen aus INPUT-Puffer holen
C272	C8	INY	
C273	CD 75 02	CMP \$0275	mit gesuchtem Zeichen vergleichen
C276	F0 28	BEQ \$C2A0	verzweige, wenn identisch
C278	C9 2A	CMP #\$2A	vergleiche auf '*'
C27A	F0 04	BEQ \$C280	
C27C	C9 3F	CMP #\$3F	vergleiche auf '?'
C27E	D0 03	BNE \$C283	
C280	EE 8A 02	INC \$028A	Jokerflag setzen
C283	C9 2C	CMP #\$2C	vergleiche auf ','
C285	D0 E4	BNE \$C26B	
C287	98	TYA	augenblickliche Position
C288	9D 7B 02	STA \$027B,X	des Kommas in Tabelle
C28B	AD 8A 02	LDA \$028A	Jokerflag
C28E	29 7F	AND #\$7F	gesetzt?
C290	F0 07	BEQ \$C299	verzweige, wenn nein
C292	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
C294	95 E7	STA \$E7,X	als Flag für Joker merken
C296	8D 8A 02	STA \$028A	und in Jokerflag abspeichern

C299	E8	INX	Anzahl der Kommas erhöhen
C29A	E0 04	CPX #\$04	schon 4 Kommas
C29C	90 CD	BCC \$C26B	weitermachen, wenn nein
C29E	A0 00	LDY #\$00	
C2A0	AD 74 02	LDA \$0274	Länge der Befehlszeile
C2A3	9D 7B 02	STA \$027B,X	als Flag in Tabelle
C2A6	AD 8A 02	LDA \$028A	Jokerflag abfragen
C2A9	29 7F	AND #\$7F	Bits 0-6 auswählen
C2AB	F0 04	BEQ \$C2B1	verzweige, wenn kein Joker
C2AD	A9 80	LDA #\$80	Flag für Joker als Bit 7
C2AF	95 E7	STA \$E7,X	in Tabelle setzen
C2B1	98	TYA	Länge der Befehlszeile
C2B2	60	RTS	

C2B3			Initialisiert alle Kommandotabellen und -zeiger und prüft Länge der Eingabezeile. Setzt alle Variablen und Zeiger zurück. Gibt bei zu langer Zeile eine Fehlermeldung aus. Sollen nur die Parameter gelöscht werden, so erfolgt der Einsprung bei \$C2DC.
C2B3	A4 A3	LDY \$A3	Zeiger in INPUT-Puffer
C2B5	F0 14	BEQ \$C2CB	verzweige, wenn Null
C2B7	88	DEY	
C2B8	F0 10	BEQ \$C2CA	verzweige, wenn Eins
C2BA	B9 00 02	LDA \$0200,Y	Zeichen aus Befehlsstring holen
C2BD	C9 0D	CMP #\$0D	Marke für Zeilenende?
C2BF	F0 0A	BEQ \$C2CB	verzweige, wenn ja
C2C1	88	DEY	
C2C2	B9 00 02	LDA \$0200,Y	davorstehendes Zeichen holen
C2C5	C9 0D	CMP #\$0D	Marke für Zeilenende?
C2C7	F0 02	BEQ \$C2CB	verzweige, wenn ja
C2C9	C8	INY	
C2CA	C8	INY	Zeiger auf alten Wert setzen
C2CB	8C 74 02	STY \$0274	und als Zeilenlänge speichern
C2CE	C0 2A	CPY #\$2A	mit max. Länge (42) vergleichen
C2D0	A0 FF	LDY #\$FF	
C2D2	90 08	BCC \$C2DC	verzweige, wenn kleiner
C2D4	8C 2A 02	STY \$022A	Befehlsnummer löschen
C2D7	A9 32	LDA #\$32	Fehlernummer
C2D9	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'32 SYNTAX ERROR' ausgeben

C2DC	A0 00	LDY #	\$00	
C2DE	98	TYA		
C2DF	85 A3	STA \$	A3	Zeiger auf 1NPUT-Puffer LO
C2E1	8D 58 02	STA \$	0258	Rcordlänge
C2E4	8D 4A 02	STA \$	024A	gerade behandelte Filetyp
C2E7	8D 96 02	STA \$	0296	
C2EA	85 D3	STA \$	D3	Zeiger auf ersten Filenamen
C2EC	8D 79 02	STA \$	0279	Zeiger auf zweiten Filenamen
C2EF	8D 77 02	STA \$	0277	Länge des ersten Filenamens
C2F2	8D 78 02	STA \$	0278	Länge des zweiten Filenamens
C2F5	8D 8A 02	STA \$	028A	Jokerflag
C2F8	8D 6C 02	STA \$	026C	Fehlerflag
C2FB	A2 05	LDX #	\$05	
C2FD	9D 79 02	STA \$	0279,X	Zeiger auf Filetabelle
C300	95 D7	STA \$	D7,X	Zeiger auf Directory Sektoren
C302	95 DC	STA \$	DC,X	Zeiger auf Directory Einträge
C304	95 E1	STA \$	E1,X	Tabelle der Laufwerksnummern
C306	95 E6	STA \$	E6,X	Tabelle der Jokerflags
C308	9D 7F 02	STA \$	027F,X	Spurnummern der Files
C30B	9D 84 02	STA \$	0284,X	Sektornummern der Files
C30E	CA	DEX		
C30F	D0 EC	BNE \$	C2FD	
C311	60	RTS		

C312				Laufwerksnummern holen und setzen.
C312	AD 78 02	LDA \$	0278	Länge des zweiten Filenamens
C315	8D 77 02	STA \$	0277	Länge des ersten Filenamens
C318	A9 01	LDA #	\$01	
C31A	8D 78 02	STA \$	0278	Länge von Filename 2
C31D	8D 79 02	STA \$	0279	Zeiger auf Filename 2
C320	AC 8E 02	LDY \$	028E	zuletzt benutztes Laufwerk
C323	A2 00	LDX #	\$00	
C325	86 D3	STX \$	D3	Zeiger auf Filenamen 1
C327	BD 7A 02	LDA \$	027A,X	Position des X-ten Filenamens
C32A	20 3C C3	JSR \$	C33C	Laufwerksnummer holen
C32D	A6 D3	LDX \$	D3	Zeiger auf Filename 1
C32F	9D 7A 02	STA \$	027A,X	Position des Namens abspeichern
C332	98	TYA		Laufwerksnummer
C333	95 E2	STA \$	E2,X	in Tabelle abspeichern
C335	E8	INX		
C336	EC 78 02	CPX \$	0278	alle Nummern geholt?
C339	90 EA	BCC \$	C325	verzweige, wenn nein
C33B	60	RTS		

C33C			Holt Laufwerksnummer aus Befehlsstring oder setzt ansonsten den Standardwert (0). A enthält bei Einsprung den Zeiger in den INPUT-Buffer auf die Laufwerksnummer.
C33C AA	TAX		Zeiger merken
C33D A0 00	LDY #	\$00	
C33F A9 3A	LDA #	\$3A	':'
C341 DD 01 02	CMP \$	0201,X	Doppelpunkt hinter Nummer?
C344 F0 0C	BEQ \$	C352	verzweige, wenn ja
C346 DD 00 02	CMP \$	0200,X	Doppelpunkt an dieser Stelle?
C349 D0 16	BNE \$	C361	verzweige, wenn nein
C34B E8	INX		
C34C 98	TYA		Laufwerksnummer
C34D 29 01	AND #	\$01	auf 0 und 1 beschränken
C34F A8	TAY		
C350 8A	TXA		Position zurückholen
C351 60	RTS		
C352 BD 00 02	LDA \$	0200,X	Laufwerksnummer holen
C355 E8	INX		
C356 E8	INX		
C357 C9 30	CMP #	\$30	vergleiche mit '0'
C359 F0 F2	BEQ \$	C34D	verzweige, wenn ja
C35B C9 31	CMP #	\$31	vergleiche mit '1'
C35D F0 EE	BEQ \$	C34D	verzweige, wenn ja
C35F D0 EB	BNE \$	C34C	verzweige unbedingt
C361 98	TYA		Standardwert setzen
C362 09 80	ORA #	\$80	Flag setzen, daß Standardwert
C364 29 81	AND #	\$81	benutzt werden muß
C366 D0 E7	BNE \$	C34F	unbedingter Sprung

C368			Setzt aktuelle Laufwerksnummer und schaltet LED am Laufwerk ein.
C368 A9 00	LDA #	\$00	
C36A 8D 8B 02	STA \$	028B	Befehlssyntaxflag löschen
C36D AC 7A 02	LDY \$	027A	Position der Laufwerksnummer
C370 B1 A3	LDA (\$	A3),Y	Zeichen aus Befehlsstring holen
C372 20 BD C3	JSR \$	C3BD	auf gültige Laufwerksnummer testen
C375 10 11	BPL \$	C388	verzweige, wenn gültig
C377 C8	INY		Zeiger erhöhen
C378 CC 74 02	CPY \$	0274	Länge der Befehlszeile
C37B B0 06	BCS \$	C383	verzweige, wenn Ende erreicht
C37D AC 74 02	LDY \$	0274	Länge der Befehlszeile
C380 88	DEY		

C381	D0 ED	BNE \$C370	Laufwerksnummer suchen
C383	CE 8B 02	DEC \$028B	Flags für nicht gefunden setzen
C386	A9 00	LDA #\$00	
C388	29 01	AND #\$01	
C38A	85 7F	STA \$7F	Standardlaufwerk setzen
C38C	4C 00 C1	JMP \$C100	LED einschalten und RTS

C38F			Schaltet Laufwerksnummer in \$7F durch Umkehrung von Bit 0 um.
C38F	A5 7F	LDA \$7F	
C391	49 01	EOR #\$01	Bit 0 invertieren
C393	29 01	AND #\$01	andere Werte ausschließen
C395	85 7F	STA \$7F	neue Nummer abspeichern
C397	60	RTS	

C398			Zeiger für Filenamen setzen und Filetyp holen und setzen.
C398	A0 00	LDY #\$00	
C39A	AD 77 02	LDA \$0277	Ende des ersten Filenamens
C39D	CD 78 02	CMP \$0278	evt. gleich Position des 2. Namens
C3A0	F0 16	BEQ \$C3B8	ja, dann nur ein Filenamen vorhanden
C3A2	CE 78 02	DEC \$0278	Zeiger herstellen
C3A5	AC 78 02	LDY \$0278	und holen
C3A8	B9 7A 02	LDA \$027A,Y	Zeiger auf Filenamen holen
C3AB	A8	TAY	als Index benutzen und
C3AC	B1 A3	LDA (\$A3),Y	Filetyp aus Befehlsstring holen
C3AE	A0 04	LDY #\$04	Index in Filetyp-tabelle setzen
C3B0	D9 BB FE	CMP \$FEBB,Y	zeigt auf 'S', 'P', 'U', 'R'
C3B3	F0 03	BEQ \$C3B8	verzweigt, wenn Filetyp gefunden
C3B5	88	DEY	Zähler erniedrigen
C3B6	D0 F8	BNE \$C3B0	und weiter versuchen
C3B8	98	TYA	Nummer des Filetyps oder \$00
C3B9	8D 96 02	STA \$0296	merken
C3BC	60	RTS	

C3BD			Testet auf Laufwerksnummer. Wird weder 0 noch 1 gefunden, so wird in A das Bit 7 gesetzt ansonsten werden alle ungültigen Bits gelöscht.
C3BD	C9 30	CMP #\$30	Drive 0 ?
C3BF	F0 06	BEQ \$C3C7	verzweige, wenn ja
C3C1	C9 31	CMP #\$31	Drive 1 ?
C3C3	F0 02	BEQ \$C3C7	verzweige, wenn ja

C3C5	09 80	ORA #80	Akku negieren (Bit 7=1)
C3C7	29 81	AND #81	andere Werte ausschließen
C3C9	60	RTS	

C3CA			Geeignete Vorkehrungen zum Suchen einer Datei treffen.
C3CA	A9 00	LDA #00	Null in den
C3CC	85 6F	STA \$6F	Zwischenspeicher schreiben
C3CE	8D 8D 02	STA \$028D	Flag für Leseversuche setzen
C3D1	48	PHA	Akkuinhalt retten
C3D2	AE 78 02	LDX \$0278	Anzahl der Drivenummern zum prüfen
C3D5	68	PLA	Akkuinhalt zurückholen
C3D6	05 6F	ORA \$6F	
C3D8	48	PHA	Schleife zum Prüfen aller vorhandenen Drivenummer auf korrekte
C3D9	A9 01	LDA #01	Verarbeitung; das Ergebnis dieser
C3DB	85 6F	STA \$6F	Verknüpfung wird als Index verwendet, um den richtigen Wert aus der
C3DD	CA	DEX	Suchtabelle ab \$C440 zu lesen.
C3DE	30 0F	BMI \$C3EF	
C3E0	B5 E2	LDA \$E2,X	
C3E2	10 04	BPL \$C3E8	
C3E4	06 6F	ASL \$6F	
C3E6	06 6F	ASL \$6F	
C3E8	4A	LSR	Drivenummer 0 oder 1
C3E9	90 EA	BCC \$C3D5	verzweige, bei Drivenummer 0
C3EB	06 6F	ASL \$6F	
C3ED	D0 E6	BNE \$C3D5	
C3EF	68	PLA	
C3F0	AA	TAX	Akkuinhalt als Index
C3F1	BD 3F C4	LDA \$C43F,X	Wert aus Suchtabelle lesen
C3F4	48	PHA	und auf Stack retten
C3F5	29 03	AND #03	Alle Bits außer 0 und 1 löschen
C3F7	8D 8C 02	STA \$028C	Anzahl der nötigen Lesezugriffe
C3FA	68	PLA	Akkuinhalt zurückholen
C3FB	0A	ASL	Auf Bit 6=1 testen
C3FC	10 3E	BPL \$C43C	verzweige, wenn Bit 6=0 war
C3FE	A5 E2	LDA \$E2	erste Drivenummer zum Lesen holen
C400	29 01	AND #01	andere Werte ausschließen
C402	85 7F	STA \$7F	und als aktuelle Nummer abspeichern
C404	AD 8C 02	LDA \$028C	Anzahl der nötigen Lesezugriffe
C407	F0 2B	BEQ \$C434	verzweige, wenn kein Zugriff
C409	20 3D C6	JSR \$C63D	Drive, wenn nötig, initialisieren
C40C	F0 12	BEQ \$C420	verzweige, wenn Status ok
C40E	20 8F C3	JSR \$C38F	auf anderes Drive unischnalten
C411	A9 00	LDA #00	

C413	8D 8C 02	STA \$028C	Anzahl der Lesezugriffe löschen
C416	20 3D C6	JSR \$C63D	Drive, wenn nötig, initialisieren
C419	F0 1E	BEQ \$C439	verzweige, wenn Status ok
C41B	A9 74	LDA #\$74	Fehlernummer in Akku
C41D	20 C8 C1	JSR \$C1C8	'74 DRIVE NOT READY' ausgeben
C420	20 8F C3	JSR \$C38F	auf anderes Drive umschalten
C423	20 3D C6	JSR \$C63D	Drive, wenn nötig, initial isisren
C426	08	PHP	Drivestatus merken
C427	20 8F C3	JSR \$C38F	auf anderes Drive umschalten
C42A	28	PLP	Drivestatus zurückholen
C42B	F0 0C	BEQ \$C439	verzweige, wenn Status ok
C42D	A9 00	LDA #\$00	
C42F	8D 8C 02	STA \$028C	Anzahl der Lesezugriffe löschen
C432	F0 05	BEQ \$C439	unbedingter Sprung
C434	20 3D C6	JSR \$C63D	Drive, wenn nötig, initialisieren
C437	D0 E2	BNE \$C41B	verzweige bei Fehler
C439	4C 00 C1	JMP \$C100	LED für aktuelles Drive einschalten
C43C	2A	ROL	zweite Drivenummer in A schieben
C43D	4C 00 C4	JMP \$C400	Nächsten Zugriff vorbereiten

C44F			Bytes zum Suchen einer Datei
------	--	--	------------------------------

C44F	00 80 41 01 01 01 01 81		
------	-------------------------	--	--

C44F	81 81 81 42 42 42 42		
------	----------------------	--	--

C44F			Sucht alle Files, die in der Eingabezeile gefordert werden und stellt danach die erforderlichen Zeiger zur weiteren Bearbeitung her. Aussprung mit RTS, wenn File gefunden worden ist.
------	--	--	--

C44F	20 CA C3	JSR \$C3CA	Drive(s) auf Zugriff vorbereiten
------	----------	------------	----------------------------------

C452	A9 00	LDA #\$00	
------	-------	-----------	--

C454	8D 92 02	STA \$0292	Suche nach gültigem File anzeigen
------	----------	------------	-----------------------------------

C457	20 AC C5	JSR \$C5AC	Zeiger setzen und Suchen beginnen
------	----------	------------	-----------------------------------

C45A	D0 19	BNE \$C475	verzweige, wenn Eintrag gefunden
------	-------	------------	----------------------------------

C45C	CE 8C 02	DEC \$028C	Anzahl der Zugriffe vermindern
------	----------	------------	--------------------------------

C45F	10 01	BPL \$C462	verzweige, wenn noch Zugriffe nötig
------	-------	------------	-------------------------------------

C461	60	RTS	Ende
------	----	-----	------

C462	A9 01	LDA #\$01	
------	-------	-----------	--

C464	8D 8D 02	STA \$028D	setze Flag für Lesezugriff
------	----------	------------	----------------------------

C467	20 8F C3	JSR \$C38F	auf anderes Drive umschalten
------	----------	------------	------------------------------

C46A	20 00 C1	JSR \$C100	LED für aktuelles Drive einschalten
------	----------	------------	-------------------------------------

C46D	4C 52 C4	JMP \$C452	und Suche fortsetzen
------	----------	------------	----------------------

C470	20 17 C6	JSR \$C617	nächsten gültigen Eintrag suchen
------	----------	------------	----------------------------------

C473	F0 10	BEQ	\$C485	aufhören, wenn nicht gefunden
C475	20 D8 C4	JSR	\$C4D8	Fileeinträge prüfen
C478	AD 8F 02	LDA	\$028F	Fileeinträge gefunden
C47B	F0 01	BEQ	\$C47E	verzweige, wenn nein
C47D	60	RTS		alles gefunden, also Ende
C47E	AD 53 02	LDA	\$0253	Flag für gesuchten Eintrag gefunden
C481	30 ED	BMI	\$C470	verzweige, wenn nicht gefunden;A=FF
C483	10 F0	BPL	\$C475	unbedingter Sprung
C485	AD 8F 02	LDA	\$028F	Einträge alle gefunden?
C488	F0 D2	BEQ	\$C45C	weiter suchen, wenn nein
C48A	60	RTS		alles gefunden, also Ende

C48B				Sucht den nächsten Filenamen im Directory. Wird er auf einem Laufwerk nicht gefunden, so wird auf das andere umgeschaltet.
C48B	20 04 C6	JSR	\$C604	Zeiger setzen und Suchen beginnen
C48E	F0 1A	BEQ	\$C4AA	verzweige, wenn nicht gefunden
C490	D0 28	BNE	\$C4BA	unbedingter Sprung
C492	A9 01	LDA	#\$01	
C494	8D 8D 02	STA	\$028D	Flag für Lesezugriff setzen
C497	20 8F C3	JSR	\$C38F	auf anderes Drive umschalten
C49A	20 00 C1	JSR	\$C100	LED für aktuelles Drive einschalten
C49D	A9 00	LDA	#\$00	
C49F	8D 92 02	STA	\$0292	Suche nach gültigem File anzeigen
C4A2	20 AC C5	JSR	\$C5AC	Zeiger setzen und Suche beginnen
C4A5	D0 13	BNE	\$C4BA	verzweige, wenn Filename gefunden
C4A7	8D 8F 02	STA	\$028F	Flag für Einträge gefunden setzen
C4AA	AD 8F 02	LDA	\$028F	Flag für Fileeinträge gefunden
C4AD	D0 28	BNE	\$C4D7	verzweige, wenn alle Namen gefunden
C4AF	CE 8C 02	DEC	\$028C	Zähler für Zugriffe vermindern
C4B2	10 DE	BPL	\$C492	verzweige, wenn Zugriff noch nötig
C4B4	60	RTS		Ende
C4B5	20 17 C6	JSR	\$C617	Nächsten gültigen Eintrag suchen
C4B8	F0 F0	BEQ	\$C4AA	kein weiterer Eintrag mehr ?
C4BA	20 D8 C4	JSR	\$C4D8	gesuchte Einträge gefunden?
C4BD	AE 53 02	LDX	\$0253	Flag für gesuchten Eintrag gefunden
C4C0	10 07	BPL	\$C4C9	verzweige, wenn Eintrag gefunden
C4C2	AD 8F 02	LDA	\$028F	Flag für Einträge gefunden
C4C5	F0 EE	BEQ	\$C4B5	weilersuchen, wenn nicht gefunden
C4C7	D0 0E	BNE	\$C4D7	Eintrag gefunden; Ende
C4C9	AD 96 02	LDA	\$0296	Filetyp überprüfen
C4CC	F0 09	BEQ	\$C4D7	kein Filetyp; Ende
C4CE	B5 E7	LDA	SE7,X	Parameter aus Tabelle holen

C4D0	29 07	AND #07	Filetyp aussondern
C4D2	CD 96 02	CMP \$0296	mit gefundenem vergleichen
C4D5	D0 DE	BNE \$C4B5	weilersuchen, wenn ungleich
C4D7	60	RTS	File gefunden; Ende

C4D8			Vergleichen aller Fileeinträge im Directory mit denen im Befehlsstring; ggf. erfolgt Setzen eines Zeigers.
C4D8	A2 FF	LDX #\$FF	
C4DA	8E 53 02	STX \$0253	Flag für Eintrag gefunden setzen
C4DD	E8	INX	X = \$00
C4DE	8E 8A 02	STX \$028A	Jokerflag löschen
C4E1	20 89 C5	JSR \$C589	Tabelle durchsuchen
C4E4	F0 06	BEQ \$C4EC	verzweige, wenn noch ein Name fehlt
C4E6	60	RTS	Ende; alle Files gefunden
C4E7	20 94 C5	JSR \$C594	Zeiger für nächstes File setzen
C4EA	D0 FA	BNE \$C4E6	kein weiteres File; dann Ende
C4EC	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer holen und mit der des
C4EE	55 E2	EOR \$E2,X	nächsten Filenamens vergleichen
C4F0	4A	LSR	ins Carry-Flag schieben
C4F1	90 0B	BCC \$C4FE	verzweige, wenn Nummer identisch
C4F3	29 40	AND #\$40	Test auf Standarddrivenummer
C4F5	F0 F0	BEQ \$C4E7	nächsten Eintrag suchen
C4F7	A9 02	LDA #02	kein Eintrag mehr auf Standard-
C4F9	CD 8C 02	CMP \$028C	laufwerk, also Suche auf anderem
C4FC	F0 E9	BEQ \$C4E7	Drive fortsetzen
C4FE	BD 7A 02	LDA \$027A,X	nächsten Filenamens prüfen und
C501	AA	TAX	Ende der Eingabezeile suchen
C502	20 A6 C6	JSR \$C6A6	
C505	A0 03	LDY #\$03	Y ist Index in die Eingabezeile
C507	4C 1D C5	JMP \$C51D	Eingabezeile weiter prüfen
C50A	BD 00 02	LDA \$0200,X	Zeichen im INPUT-Puffer mit
C50D	D1 94	CMP (\$94),Y	gefundenem Eintrag vergleichen
C50F	F0 0A	BEQ \$C51B	verzweige, wenn gleich
C511	C9 3F	CMP #\$3F	vergleiche mit '?'
C513	D0 D2	BNE \$C4E7	
C515	B1 94	LDA (\$94),Y	Zeichen aus Directorypuffer
C517	C9 A0	CMP #\$A0	Name schon zu Ende ?
C519	F0 CC	BEQ \$C4E7	verzweige, wenn ja
C51B	E8	INX	Zeiger in INPUT-Puffer erhöhen
C51C	C8	INY	Zeiger in Directorypuffer erhöhen
C51D	EC 76 02	CPX \$0276	Ende des Namens schon erreicht ?
C520	B0 09	BCS \$C52B	verzweige, wenn ja

C522	BD 00 02	LDA \$0200,X	nächstes Zeichen holen
C525	C9 2A	CMP #\$2A	'*' Joker ?
C527	F0 0C	BEQ \$C535	verzweige, wenn ja
C529	D0 DF	BNE \$C50A	weetersuchen
C52B	C0 13	CPY #\$13	Ende des Directoryeintrags ?
C52D	B0 06	BCS \$C535	verzweige, wenn ja
C52F	B1 94	LDA (\$94),Y	Zeichen aus Directorypuffer
C531	C9 A0	CMP #\$A0	'Shift Space'; Ende des Namens ?
C533	D0 B2	BNE \$C4E7	verzweige, wenn nein
C535	AE 79 02	LDX \$0279	Position des gefundenen Namens
C538	8E 53 02	STX \$0253	merken
C53B	B5 E7	LDA \$E7,X	Filetypangabe holen
C53D	29 80	AND #\$80	Bit 7 absondern
C53F	8D 8A 02	STA \$028A	und als Joker-Flag abspeichern
C542	AD 94 02	LDA \$0294	Zeiger auf Eintrag holen
C545	95 DD	STA \$DD,X	und in Tabelle abspeichern
C547	A5 81	LDA \$81	Sektornummer des Fileeintrags
C549	95 D8	STA \$D8,X	in Tabelle eintragen
C54B	A0 00	LDY #\$00	Index zurücksetzen
C54D	B1 94	LDA (\$94),Y	Filetyp holen
C54F	C8	INY	
C550	48	PHA	und auf Stack retten
C551	29 40	AND #\$40	Bit 6 für Scratch-Schutz
C553	85 6F	STA \$6F	isolieren und abspeichern
C555	68	PLA	Filetyp zurückholen
C556	29 DF	AND #\$DF	Bit 5 löschen
C558	30 02	BMI \$C55C	verzweige, wenn File geschlossen
C55A	09 20	ORA #\$20	Bit 5 wieder setzen
C55C	29 27	AND #\$27	Bits 3, 4, 6 und 7 löschen
C55E	05 6F	ORA \$6F	Bit 6 zurückholen
C560	85 6F	STA \$6F	Ergebnis in Zwischenspeicher
C562	A9 80	LDA #\$80	Alle unwichtigen
C564	35 E7	AND \$E7,X	Bits in der
C566	05 6F	ORA \$6F	Tabelle werden gelöscht und
C568	95 E7	STA \$E7,X	das Ergebnis wieder abgespeichert
C56A	B5 E2	LDA \$E2,X	Drivenummertabelle auf
C56C	29 80	AND #\$80	die gleiche Art
C56E	05 7F	ORA \$7F	bereinigen
C570	95 E2	STA \$E2,X	
C572	B1 94	LDA (\$94),Y	Tracknummer des Files holen
C574	9D 80 02	STA \$0280,X	und ersten Track abspeichern
C577	C8	INY	
C578	B1 94	LDA (\$94),Y	Sektornummer des Files holen
C57A	9D 85 02	STA \$0285,X	und als ersten Sektor abspeichern

C57D	AD 58 02	LDA \$0258	Recordlänge
C580	D0 07	BNE \$C589	verzweige, wenn schon geholt
C582	A0 15	LDY #\$15	Zeiger setzen
C584	B1 94	LDA (\$94),Y	und Recordlänge aus Puffer holen
C586	8D 58 02	STA \$0258	als aktuelle Länge abspeichern
C589	A9 FF	LDA #\$FF	
C58B	8D 8F 02	STA \$028F	Flag für Fileeinträge gefunden
C58E	AD 78 02	LDA \$0278	Anzahl der Filenamen
C591	8D 79 02	STA \$0279	
C594	CE 79 02	DEC \$0279	vermindern
C597	10 01	BPL \$C59A	verzweige, wenn größer Null
C599	60	RTS	kein Filename mehr; Ende
C59A	AE 79 02	LDX \$0279	Anzahl der Filenamen
C59D	B5 E7	LDA \$E7,X	File schon gefunden ?
C59F	30 05	BMI \$C5A6	nein, wenn Bit 7 noch gesetzt
C5A1	BD 80 02	LDA \$0280,X	Tracknummer schon geholt ?
C5A4	D0 EE	BNE \$C594	ja, wenn ungleich Null
C5A6	A9 00	LDA #\$00	
C5A8	8D 8F 02	STA \$028F	Flag zurücksetzen und
C5AB	60	RTS	Ende, da alle Namen gefunden

C5AC			Vorbereitung zum Suchen im Directory. Setzen aller Standardwerte.
C5AC	A0 00	LDY #\$00	
C5AE	8C 91 02	STY \$0291	Sektor des ersten Directoryeintrags
C5B1	88	DEY	Y = \$FF
C5B2	8C 53 02	STY \$0253	Flag für Fileeintrag gefunden
C5B5	AD 85 FE	LDA \$FE85	Wert 18; Directorytrack
C5B8	85 80	STA \$80	als aktuellen Track übernehmen
C5BA	A9 01	LDA #\$01	Sektor 1
C5BC	85 81	STA \$81	als aktuellen Sektor setzen
C5BE	8D 93 02	STA \$0293	Flag für letzten Sektor im File
C5C1	20 75 D4	JSR \$D475	angegebenen Sektor lesen
C5C4	AD 93 02	LDA \$0293	wurde der letzte Sektor gelesen ?
C5C7	D0 01	BNE \$C5CA	verzweige, wenn nein
C5C9	60	RTS	Ende
C5CA	A9 07	LDA #\$07	
C5CC	8D 95 02	STA \$0295	Zähler für Fileeinträge setzen
C5CF	A9 00	LDA #\$00	erstes Byte (Tracknummer)
C5D1	20 F6 D4	JSR \$D4F6	aus dem Puffer holen und
C5D4	8D 93 02	STA \$0293	abspeichern
C5D7	20 E8 D4	JSR \$D4E8	Zeiger in aktuellen Puffer setzen
C5DA	CE 95 02	DEC \$0295	Directoryzähler vermindern
C5DD	A0 00	LDY #\$00	erstes Byte (Filetyp)

C5DF B1 94 LDA (\$94),Y aus dem Directory lesen
 C5E1 D0 18 BNE \$C5FB verzweige, wenn kein DEL File
 C5E3 AD 91 02 LDA \$0291 wurde schon ein DEL File gefunden 7
 C5E6 D0 2F BNE \$C617 ja, weiter im Directory suchen
 C5E8 20 3B DE JSR \$DE3B sonst Track- und Sektornummer holen
 C5EB A5 81 LDA \$81 Sektornummer
 C5ED 8D 91 02 STA \$0291 übernehmen
 C5F0 A5 94 LDA \$94 Pufferzeiger Lo als Zeiger
 C5F2 AE 92 02 LDX \$0292
 C5F5 8D 92 02 STA \$0292 auf ersten Directoryeintrag setzen
 C5F8 F0 1D BEQ \$C617 verzweige, wenn Zeiger gleich Null
 C5FA 60 RTS Suche erledigt; also Ende

C5FB A2 01 LDX #\$01 gültiger Eintrag gefunden
 C5FD EC 92 02 CPX \$0292 war gültiger Eintrag verlangt ?
 C600 D0 2D BNE \$C62F verzweige, wenn ja
 C602 F0 13 BEQ \$C617 nein, es wird nach einem DEL File
 gesucht; also weitersuchen
 C604 AD 85 FE LDA \$FE85 Wert 18; Directorytrack
 C607 85 80 STA \$80 als aktuelle Tracknummer speichern
 C609 AD 90 02 LDA \$0290 Sektornummer des aktuellen Direc-
 toryblocks speichern
 C60C 85 81 STA \$81
 C60E 20 75 D4 JSR \$D475 gewünschten Block lesen
 C611 AD 94 02 LDA \$0294 Zeiger auf aktuellen Fileeintrag
 C614 20 C8 D4 JSR \$D4C8 Zeiger auf Eintrag setzen
 C617 A9 FF LDA #\$FF
 C619 8D 53 02 STA \$0253 Flag für Eintrag gefunden setzen
 C61C AD 95 02 LDA \$0295 Zähler für Fileeinträge
 C61F 30 08 BMI \$C629 schon alle Einträge geprüft ?
 C621 A9 20 LDA #\$20 nein
 C623 20 C6 D1 JSR \$D1C6 Pufferzeiger um 32 erhöhen
 C626 4C D7 C5 JMP \$C5D7 und weitersuchen
 C629 20 4D D4 JSR \$D44D nächsten Directoryblock lesen
 C62C 4C C4 C5 JMP \$C5C4 und auf Eintrag untersuchen
 C62F A5 94 LDA \$94 Directoryzeiger Lo
 C631 8D 94 02 STA \$0294 aktueller Pufferzeiger
 C634 20 3B DE JSR \$DE3B Track- und Sektornummer holen
 C637 A5 81 LDA \$81 Sektornummer als aktuellen Wert
 C639 8D 90 02 STA \$0290 des Directoryblocks merken
 C63C 60 RTS

 C63D Testet auf Diskette in Laufwerk und
 initialisiert, wenn Diskette gewechselt
 wurde.

C63D A5 68 LDA \$68 Flag zum Sperren des Initialisieren

C63F	D0 28	BNE \$C669	ungleich Null, dann Ende
C641	A6 7F	LDX \$7F	aktuelle Drivenummer
C643	56 1C	LSR \$1C,X	Wurde Diskette gewechselt ?
C645	90 22	BCC \$C669	nein, dann Ende
C647	A9 FF	LDA #\$FF	
C649	8D 98 02	STA \$0298	Job Fehlerflag setzen
C64C	20 0E D0	JSR \$D00E	Auf Diskette im Laufwerk prüfen
C64F	A0 FF	LDY #\$FF	Fehlerflag in Y setzen
C651	C9 02	CMP #\$02	SYNC-Signal gefunden ?
C653	F0 0A	BEQ \$C65F	Fehlermeldung, wenn nein
C655	C9 03	CMP #\$03	Blockheader gefunden ?
C657	F0 06	BEQ \$C65F	Fehlermeldung, wenn nein
C659	C9 0F	CMP #\$0F	Laufwerk ansprechbar ?
C65B	F0 02	BEQ \$C65F	Fehlermeldung, wenn nein
C65D	A0 00	LDY #\$00	alles ok; Fehlerflag löschen
C65F	A6 7F	LDX \$7F	aktuelle Drivenummer
C661	98	TYA	Fehlerflag in A
C662	95 FF	STA \$FF,X	und abspeichern
C664	D0 03	BNE \$C669	verzweige, wenn Fehler
C666	20 42 D0	JSR \$D042	Drive initialisieren
C669	A6 7F	LDX \$7F	aktuelle Drivenummer
C66B	B5 FF	LDA \$FF,X	Fehlercode holen
C66D	60	RTS	

C66E			Schreibt Filenamen aus dem Kommandopuffer in den Directorypuffer. A enthält die Länge des Namens; X enthält die Position im Befehlsstring; Y enthält die Puffernummer.
C66E	48	PHA	Länge des Filenamens retten
C66F	20 A6 C6	JSR \$C6A6	Ende der Eingabezeile suchen
C672	20 88 C6	JSR \$C688	durch X festgelegten Teil in Puffer
C675	68	PLA	Y schreiben und Länge wiederholen
C676	38	SEC	Subtraktion vorbereiten und Länge
C677	ED 4B 02	SBC \$024B	mit maximaler Länge vergleichen
C67A	AA	TAX	Ergebnis nach X
C67B	F0 0A	BEQ \$C687	Länge gleich maximaler Länge ?
C67D	90 08	BCC \$C687	nein; größer ? dann verzweigen
C67F	A9 A0	LDA #\$A0	kleiner, dann den Rest mit
C681	91 94	STA (\$94),Y	'Shift Space' auffüllen
C683	C8	INY	
C684	CA	DEX	
C685	D0 FA	BNE \$C681	
C687	60	RTS	

```

-----
C688                               Schreibt den Inhalt des INPUT-Buffer in
                                irgendeinen anderen Puffer. Y enthält
                                die Nummer des anderen Puffers; X
                                enthält die Position des ersten
                                Zeichens im INPUT-Buffer.
C688 98          TYA              Puffernummer nach A
C689 0A          ASL              mal 2
C68A A8          TAY              als Index verwenden
C68B B9 99 00   LDA $0099,Y      Pufferzeiger Lo aus Tabelle
C68E 85 94          STA $94       als Zeiger in Directorypuffer Lo
C690 B9 9A 00   LDA $009A,Y      Pufferzeiger Hi aus Tabelle
C693 85 95          STA $95       als Zeiger in Directorypuffer Hi
C695 A0 00          LDY #$00
C697 BD 00 02   LDA $0200,X      Zeichen aus INPUT-Puffer holen
C69A 91 94          STA ($94),Y   und in neuen Puffer schreiben
C69C C8          INY
C69D F0 06          BEQ $C6A5     Ende, wenn Y > 255
C69F E8          INX
C6A0 EC 76 02   CPX $0276        letztes Zeichen bereits erreicht ?
C6A3 90 F2          BCC $C697     weitermachen, wenn nein
C6A5 60          RTS              Ende, da alle Zeichen geschrieben
-----

```

```

C6A6                               Ende des Namens im Befehlsstring
                                suchen, dessen Anfangsposition im
                                INPUT-Buffer sich in X befindet.
C6A6 A9 00          LDA #$00
C6A8 8D 4B 02   STA $024B        Länge des Namens setzen
C6AB 8A          TXA              Position des ersten Zeichens
C6AC 48          PHA              auf Stack retten
C6AD BD 00 02   LDA $0200,X      Zeichen aus INPUT-Puffer holen
C6B0 C9 2C          CMP #$2C      mit ',' vergleichen
C6B2 F0 14          BEQ $C6C8     Ende, wenn gleich
C6B4 C9 3D          CMP #$3D      mit '=' vergleichen
C6B6 F0 10          BEQ $C6C8     Ende, wenn gleich
C6B8 EE 4B 02   INC $024B        Länge des Namens erhöhen
C6BB E8          INX              Index erhöhen
C6BC A9 0F          LDA #$0F      Wert 15
C6BE CD 4B 02   CMP $024B        mit Länge vergleichen
C6C1 90 05          BCC $C6C8     Ende, wenn Länge größer
C6C3 EC 74 02   CPX $0274        mit Zeilenende vergleichen
C6C6 90 E5          BCC $C6AD     weitermachen, wenn kleiner
C6C8 8E 76 02   STX $0276        Ende des Namens abspeichern
C6CB 68          PLA              Anfangsposition zurückholen

```

C6CC AA TAX
C6CD 60 RTS

C6CE Holt einen Fileeintrag aus dem
Directory über den internen Lesekanal
(SA=\$11/17)

C6CE A5 83 LDA \$83 aktuelle Sekundäradresse
C6D0 48 PHA auf Stack
C6D1 A5 82 LDA \$82 aktuelle Kanalnummer
C6D3 48 PHA auf Stack
C6D4 20 DE C6 JSR \$C6DE Eintrag über den Lesekanal holen
C6D7 68 PLA Kanalnummer zurückholen
C6D8 85 82 STA \$82
C6DA 68 PLA Sekundäradresse zurückholen
C6DB 85 83 STA \$83
C6DD 60 RTS

C6DE Routine zum Holen der Fileeinträge.
C6DE A9 11 LDA #\$11 17 als Sekundäradresse für internen
C6E0 85 83 STA \$83 Lesekanal setzen
C6E2 20 EB D0 JSR \$D0EB Kanal suchen und zum Lesen öffnen
C6E5 20 E8 D4 JSR \$D4E8 Directorypufferzeiger neu setzen
C6E8 AD 53 02 LDA \$0253 Flag für Eintrag vorhanden
C6EB 10 0A BPL \$C6F7 letzter Eintrag ?
C6ED AD 8D 02 LDA \$028D ja, Flag für Zugriff auf anderes
C6F0 D0 0A BNE \$C6FC Laufwerk testen
C6F2 20 06 C8 JSR \$C806 kein weiterer Zugriff; BLOCKS FREE
C6F5 18 CLC Meldung schreiben und
C6F6 60 RTS Ende

C6F7 AD 8D 02 LDA \$028D Zugriff auf anderes Drive ?
C6FA F0 1F BEQ \$C71B verzweige, wenn nein
C6FC CE 8D 02 DEC \$028D Flag vermindern; noch ein Zugriff ?
C6FF D0 0D BNE \$C70E verzweige, wenn ja
C701 CE 8D 02 DEC \$028D Flag nochmals vermindern
C704 20 8F C3 JSR \$C38F auf anderes Drive umschalten
C707 20 06 C8 JSR \$C806 BLOCKS FREE Meldung schreiben
C70A 38 SEC
C70B 4C 8F C3 JMP \$C38F auf anderes Drive umschalten; Ende

C70E A9 00 LDA #\$00
C710 8D 73 02 STA \$0273 Anzahl der Blocks Hi
C713 8D 8D 02 STA \$028D Flag für Diskettenzugriff löschen
C716 20 B7 C7 JSR \$C7B7 Directoryüberschrift schreiben
C719 38 SEC
C71A 60 RTS Ende

C71B	A2 18	LDX # \$18	24; Länge eines Directoryeintrags
C71D	A0 1D	LDY # \$1D	Position des Hi Bytes der Filelänge
C71F	B1 94	LDA (\$94), Y	Anzahl der Blocks Hi
C721	8D 73 02	STA \$0273	in Zwischenspeicher schreiben
C724	F0 02	BEQ \$C728	verzweige, wenn Länge Null
C726	A2 16	LDX # \$16	22; Länge des Eintrags minus 2
C728	88	DEY	zeigt auf Anzahl der Blocks Lo
C729	B1 94	LDA (\$94), Y	Anzahl der Blocks Lo holen
C72B	8D 72 02	STA \$0272	und in Zwischenspeicher
C72E	E0 16	CPX # \$16	Länge minus 2
C730	F0 0A	BEQ \$C73C	verzweige, wenn X gleich \$16
C732	C9 0A	CMP # \$0A	vergleiche Blockzahl Lo mit 10
C734	90 06	BCC \$C73C	verzweige, wenn kleiner
C736	CA	DEX	
C737	C9 64	CMP # \$64	vergleiche Blockzahl Lo mit 100
C739	90 01	BCC \$C73C	verzweige, wenn kleiner
C73B	CA	DEX	
C73C	20 AC C7	JSR \$C7AC	Directorypuffer löschen
C73F	B1 94	LDA (\$94), Y	Y=0; Hole Filetyp
C741	48	PHA	auf Stack
C742	0A	ASL	teste auf Bit 6; Bit 7 ins Carry
C743	10 05	BPL \$C74A	verzweige, wenn nicht gesetzt
C745	A9 3C	LDA # \$3C	'<' Zeichen für Scratch Schutz
C747	9D B2 02	STA \$02B2, X	hinter den Filetyp in Puffer
C74A	68	PLA	Filetyp zurückholen
C74B	29 0F	AND # \$0F	Bits 0 bis 3 absondern
C74D	A8	TAY	als Index in Filetypentabelle
C74E	B9 C5 FE	LDA \$FEC5, Y	3. Buchstaben holen
C751	9D B1 02	STA \$02B1, X	und in Puffer schreiben
C754	CA	DEX	
C755	B9 C0 FE	LDA \$FEC0, Y	2. Buchstaben holen
C758	9D B1 02	STA \$02B1, X	und in Puffer schreiben
C75B	CA	DEX	
C75C	B9 BB FE	LDA \$FEBB, Y	1. Buchstaben holen
C75F	9D B1 02	STA \$02B1, X	und in Puffer schreiben
C762	CA	DEX	
C763	CA	DEX	
C764	B0 05	BCS \$C76B	verzweige, wenn File geschlossen
C766	A9 2A	LDA # \$2A	'*' als Zeichen
C768	9D B2 02	STA \$02B2, X	vor Filetyp in den Puffer schreiben
C76B	A9 A0	LDA # \$A0	'Shift Blank'
C76D	9D B1 02	STA \$02B1, X	in den Puffer schreiben
C770	CA	DEX	
C771	A0 12	LDY # \$12	Endeposition des Filenamens

```

C773 B1 94      LDA ($94),Y  Filenamen aus aktuellem Puffer
C775 9D B1 02  STA $02B1,X in Directorypuffer schreiben
C778 CA        DEX
C779 88        DEY
C77A C0 03     CPY #$03
C77C B0 F5     BCS $C773
C77E A9 22     LDA #$22    ''' Anführungszeichen
C780 9D B1 02  STA $02B1,X vor Filenamen in Puffer schreiben
C783 E8        INX
C784 E0 20     CPX #$20    32; Länge des Fileeintrags
C786 B0 0B     BCS $C793    Ende schon erreicht ?
C788 BD B1 02  LDA $02B1,X Zeichen aus Directorypuffer holen
C78B C9 22     CMP #$22    mit ''' vergleichen
C78D F0 04     BEQ $C793    verzweige, wenn gleich
C78F C9 A0     CMP #$A0    mit 'Shift Space' vergleichen
C791 D0 F0     BNE $C783    verzweige, wenn ungleich
C793 A9 22     LDA #$22    durch ''' ersetzen
C795 9D B1 02  STA $02B1,X
C798 E8        INX
C799 E0 20     CPX #$20    Ende des Namens schon erreicht ?
C79B B0 0A     BCS $C7A7    verzweige, wenn ja
C79D A9 7F     LDA #$7F
C79F 3D B1 02  AND $02B1,X Bit 7 in den restlichen Zeichen
C7A2 9D B1 02  STA $02B1,X löschen
C7A5 10 F1     BPL $C798
C7A7 20 B5 C4  JSR $C4B5    nächsten Directoryeintrag suchen
C7AA 38        SEC
C7AB 60        RTS

```

```

C7AC          Löschen des Puffers für den Namen im
              Directory durch Füllen mit $20.
C7AC A0 1B     LDY #$1B    Länge des Directorypuffers
C7AE A9 20     LDA #$20    'Space'
C7B0 99 B0 02  STA $02B0,Y in den Puffer schreiben
C7B3 88        DEY
C7B4 D0 FA     BNE $C7B0    27 mal
C7B6 60        RTS

```

```

C7B7          Kopf des Directory für Anzeige erzeugen
              und in Directory-Puffer $02B0-02D4
              schreiben.
C7B7 20 19 F1  JSR $F119    Zeiger für BAM setzen
C7BA 20 DF F0  JSR $F0DF    BAM, wenn nötig, von Diskette lesen
C7BD 20 AC C7  JSR $C7AC    Directorypuffer löschen

```

```

C7C0 A9 FF    LDA #$FF
C7C2 85 6F    STA $6F
C7C4 A6 7F    LDX $7F    aktuelle Drivenummer
C7C6 8E 72 02 STX $0272  als Blockanzahl Lo in Speicher
C7C9 A9 00    LDA #$00    Null
C7CB 8D 73 02 STA $0273  als Blockanzahl Hi
C7CE A6 F9    LDX $F9    aktuelle Puffernummer
C7D0 BD E0 FE  LDA $FEE0,X Pufferadresse Hl als aktuellen
C7D3 85 95    STA $95    Pufferzeiger Hl setzen
C7D5 AD 88 FE  LDA $FE88  144; Position des Diskettennamens
C7D8 85 94    STA $94    als Pufferzeiger Lo merken
C7DA A0 16    LDY #$16   Anzahl der Zeichen im Namen
C7DC B1 94    LDA ($94),Y Zeichen des Namens aus Puffer holen
C7DE C9 A0    CMP #$A0   'Shift Space' ?
C7E0 D0 0B    BNE $C7ED  verzweige, wenn nein
C7E2 A9 31    LDA #$31   '1'
C7E4 2C      .BYTE 2C
C7E5 B1 94    LDA ($94),Y Zeichen aus Puffer holen
C7E7 C9 A0    CMP #$A0   'Shift Space' ?
C7E9 D0 02    BNE $C7ED  verzweige, wenn nein
C7EB A9 20    LDA #$20   'Space'
C7ED 99 B3 02 STA $02B3,Y in den Directorypuffer schreiben
C7F0 88      DEY
C7F1 10 F2    BPL $C7E5
C7F3 A9 12    LDA #$12   'RVS on'
C7F5 8D B1 02 STA $02B1  in den Puffer schreiben
C7F8 A9 22    LDA #$22   '"'
C7FA 8D B2 02 STA $02B2  vor und
C7FD 8D C3 02 STA $02C3  hinter den Namen schreiben
C800 A9 20    LDA #$20   'Space'
C802 8D C4 02 STA $02C4  als letztes Zeichen des Namens
C805 60      RTS

```

```

C806      Zeile mit 'BLOCKS FREE' erzeugen und in
          Directory-Puffer schreiben.

```

```

C806 20 AC C7 JSR $C7AC  Directorypuffer löschen
C809 A0 0B    LDY #$0B   12 Bytes
C80B B9 17 C8 LDA $C817,Y 'BLOCKS FREE.' holen und
C80E 99 B1 02 STA $02B1,Y in den Puffer schreiben
C811 88      DEY
C812 10 F7    BPL $C80B
C814 4C 4D EF JMP $EF4D  Anzahl der freien Blöcke holen

```

```

C817      Bytes für 'BLOCKS FREE'

```

C817 42 4C 4F 43 4B 53 20 46
C81F 52 45 45 2E

C823				SCRATCH-Befehl
C823	20 98 C3	JSR \$C398		Filetyp ermitteln und Werte setzen
C826	20 20 C3	JSR \$C320		Drivenummer aus Befehlsstring holen
C829	20 CA C3	JSR \$C3CA		Zugriff auf Laufwerk vorbereiten
C82C	A9 00	LDA #\$00		
C82E	85 86	STA \$86		Anzahl der gelöschten Flies
C830	20 9D C4	JSR \$C49D		Ersten Directoryeintrag suchen
C833	30 3D	BMI \$C872		verzweige, wenn nicht gefunden
C835	20 B7 DD	JSR \$DDB7		File ordnungsgemäß geschlossen ?
C838	90 33	BCC \$C86D		verzweige, wenn nein; kein SCRATCH
C83A	A0 00	LDY #\$00		Zeiger auf Fileeintrag
C83C	B1 94	LDA (\$94),Y		Filetyp holen
C83E	29 40	AND #\$40		Bit 6 isolieren; Scratch Schutz ?
C840	D0 2B	BNE \$C86D		verzweige, wenn ja; kein SCRATCH
C842	20 B6 C8	JSR \$C8B6		Filetyp = \$00 setzen; BAM schreiben
C845	A0 13	LDY #\$13		
C847	B1 94	LDA (\$94),Y		Tracknummer des ersten Side-Sektors
C849	F0 0A	BEQ \$C855		verzweige, wenn nicht vorhanden
C84B	85 80	STA \$80		Tracknummer übernehmen
C84D	C8	INY		
C84E	B1 94	LDA (\$94),Y		Sektornummer holen und
C850	85 81	STA \$81		ebenfalls übernehmen
C852	20 7D C8	JSR \$C87D		Side-Sektoren löschen
C855	AE 53 02	LDX \$0253		Nummer der gefundenen Datei
C858	A9 20	LDA #\$20		
C85A	35 E7	AND \$E7,X		Bit 5 in Tabelle testen
C85C	D0 0D	BNE \$C86B		verzweige, wenn gesetzt; File offen
C85E	BD 80 02	LDA \$0280,X		Tracknummer des Files holen und
C861	85 80	STA \$80		übernehmen
C863	BD 85 02	LDA \$0285,X		Sektornummer
C866	85 81	STA \$81		ebenfalls übernehmen
C868	20 7D C8	JSR \$C87D		Datei löschen; BAM neu schreiben
C86B	E6 86	INC \$86		Anzahl der gelöschten Files erhöhen
C86D	20 8B C4	JSR \$C48B		nächsten Dateieintrag suchen
C870	10 C3	BPL \$C835		verzweige, wenn vorhanden; SCRATCH
C872	A5 86	LDA \$86		Anzahl der gelöschten Files
C874	85 80	STA \$80		für die Ausgabe bereitstellen
C876	A9 01	LDA #\$01		Nummer der 'Fehlermeldung'
C878	A0 00	LDY #\$00		Nummer des Sektors
C87A	4C A3 C1	JMP \$C1A3		'01 FILES SCRATCHED' ausgeben

C87D			Datei löschen und Blöcke in der BAM wieder freigeben. Bam schreiben.
C87D	20 5F EF	JSR \$EF5F	Ersten Dateiblock wieder freigeben
C880	20 75 D4	JSR \$D475	internen Lesekanal öffnen (SA=17)
C883	20 19 F1	JSR \$F119	Puffernummer für BAM nach X holen
C886	B5 A7	LDA \$A7,X	aktuelle Kanalnummer
C888	C9 FF	CMP #\$FF	ist der Puffer inaktiv ?
C88A	F0 08	BEQ \$C894	verzweige, wenn ja
C88C	AD F9 02	LDA \$02F9	Flag für BAM nicht auf Diskette
C88F	09 40	ORA #\$40	schreiben; Bit 6 setzen
C891	8D F9 02	STA \$02F9	Anzeige, daß beide Puffer aktiv
C894	A9 00	LDA #\$00	Parameter für gerade aktiven
C896	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Puffer setzen
C899	20 56 D1	JSR \$D156	Tracknummer aus Puffer holen
C89C	85 80	STA \$80	und merken
C89E	20 56 D1	JSR \$D156	Sektornummer aus Puffer holen
C8A1	85 81	STA \$81	und merken
C8A3	A5 80	LDA \$80	Tracknummer (letzter Block7)
C8A5	D0 06	BNE \$C8AD	verzweige, wenn ungleich Null
C8A7	20 F4 EE	JSR \$EEF4	BAM schreiben
C8AA	4C 27 D2	JMP \$D227	Lesekanal wieder freigeben
C8AD	20 5F EF	JSR \$EF5F	Block in BAM freigeben
C8B0	20 4D D4	JSR \$D44D	Nächsten Block des Files lesen
C8B3	4C 94 C8	JMP \$C894	und ebenfalls freigeben

C8B6			Fileeintrag im Directory löschen.
C8B6	A0 00	LDY #\$00	Zeiger in auf erstes Zeichen im
C8B8	98	TYA	Fileeintrag setzen (Filetyp)
C8B9	91 94	STA (\$94),Y	und diesen löschen (DEL)
C8BB	20 5E DE	JSR \$DE5E	geänderten Bleck wieder schreiben
C8BE	4C 99 D5	JMP \$D599	und Ende des Jobs abwarten

C8C1			BACKUP-Befehl (n.v.)
C8C1	A9 31	LDA #\$31	Nummer der Fehlermeldung
C8C3	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'31 SYNTAX ERROR' ausgeben

C8C6			Routine Zum Formatieren einer Dis-
			kette.
C8C6	A9 4C	LDA #\$4C	OP-Code für JMP
C8C8	8D 00 06	STA \$0600	in Puffer schreiben
C8CB	A9 C7	LDA #\$C7	Lo-Byte der Adresse
C8CD	8D 01 06	STA \$0601	in Puffer
C8D0	A9 FA	LDA #\$FA	Hi-Byte der Adresse (FAC7)
C8D2	8D 02 06	STA \$0602	ebenfalls in Puffer

C8D5	A9 03	LDA #03	Für Puffer 3 die aktuelle
C8D7	20 D3 D6	JSR \$D6D3	Track- und Sektornummer setzen
C8DA	A5 7F	LDA \$7F	aktuelle Drivenummer
C8DC	09 E0	ORA #E0	Jobcode; Programm im Puffer starten
C8DE	85 03	STA \$03	in Jobspeicher; an DC
C8E0	A5 03	LDA \$03	
C8E2	30 FC	BMI \$C8E0	auf Endemeldung warten
C8E4	C9 02	CMP #02	o.k. Meldung ?
C8E6	90 07	BCC \$C8EF	verzweige, wenn ja
C8E8	A9 03	LDA #03	Fehlernummer
C8EA	A2 00	LDX #00	für Drive 0
C8EC	4C 0A E6	JMP \$E60A	'21 READ ERROR' ausgeben
C8EF	60	RTS	Job fehlerlos beendet

C8F0			COPY-Befehl
C8F0	A9 E0	LDA #E0	BAM-Puffer
C8F2	8D 4F 02	STA \$024F	in Belegungsplan freigeben
C8F5	20 D1 F0	JSR \$F0D1	Track- und Sektor der BAM setzen
C8F8	20 19 F1	JSR \$F119	Puffernummer für BAM holen
C8FB	A9 FF	LDA #FF	Code für Puffer unbenutzt
C8FD	95 A7	STA \$A7,X	für BAM-Puffer setzen
C8FF	A9 0F	LDA #0F	alle Kanäle
C901	8D 56 02	STA \$0256	freigeben
C904	20 E5 C1	JSR \$C1E5	':' in Eingabezeile suchen
C907	D0 03	BNE \$C90C	verzweige, wenn gefunden
C909	4C C1 C8	JMP \$C8C1	'31 SYNTAX ERROR' ausgeben
C90C	20 F8 C1	JSR \$C1F8	Eingabezeile prüfen
C90F	20 20 C3	JSR \$C320	Drivenummern in Tabelle eintragen
C912	AD 8B 02	LDA \$028B	Flags für Syntaxprüfung
C915	29 55	AND #\$55	mit %01010101 prüfen
C917	D0 0F	BNE \$C928	verzweige, wenn normales COPY
C919	AE 7A 02	LDX \$027A	Filetabelle
C91C	BD 00 02	LDA \$0200,X	Zeichen des entsprechenden File-
C91F	C9 2A	CMP #\$2A	namens mit '*' vergleichen
C921	D0 05	BNE \$C928	verzweige, wenn kein '*'
C923	A9 30	LDA #\$30	Fehlernummer
C925	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'30 SYNTAX ERROR' ausgeben
C928	AD 8B 02	LDA \$028B	Flags für Befehlssyntax
C92B	29 D9	AND #\$D9	mit %11011001 prüfen
C92D	D0 F4	BNE \$C923	verzweige, wenn Syntax unkorrekt
C92F	4C 52 C9	JMP \$C952	ordnungsgemäß kopieren

C932			Parameter für das Kopieren einer ganzen Diskette setzen (n.v.).
------	--	--	--

C932	A9 00	LDA	#\$00	
C934	8D 58 02	STA	\$0258	Recordlänge
C937	8D 8C 02	STA	\$028C	Anzahl der Drivezugriffe
C93A	8D 80 02	STA	\$0280	Tracknummer des Files für Puffer 0
C93D	8D 81 02	STA	\$0281	Tracknummer des Files für Puffer 1
C940	A5 E3	LDA	\$E3	Standardwert für Drivenummer (0)
C942	29 01	AND	#\$01	Bit 0 isolieren
C944	85 7F	STA	\$7F	und als aktuelle Drivenummer setzen
C946	09 01	ORA	#\$01	\$01 als Sektornununer
C948	8D 91 02	STA	\$0291	des ersten Directoryblocks setzen
C94B	AD 7B 02	LDA	\$027B	zweiten Fileeintrag gleich dem
C94E	8D 7A 02	STA	\$027A	ersten setzen
C951	60	RTS		Ende

C952				Datei(en) in ein File kopieren
C952	20 4F C4	JSR	\$C44F	Datei im Directory suchen
C955	AD 78 02	LDA	\$0278	Anzahl der Filenamen im Befehl
C958	C9 03	CMP	#\$03	Weniger als drei ?
C95A	90 45	BCC	\$C9A1	verzweige, wenn ja
C95C	A5 E2	LDA	\$E2	erste Drivenummer
C95E	C5 E3	CMP	\$E3	gleich der zweiten Drivenummer ?
C960	D0 3F	BNE	\$C9A1	verzweige, wenn nein
C962	A5 DD	LDA	\$DD	Eintrag des ersten Files
C964	C5 DE	CMP	\$DE	gleich Eintrag des zweiten Files ?
C966	D0 39	BNE	\$C9A1	verzweige, wenn nein
C968	A5 D8	LDA	\$D8	Directoryblock des ersten Eintrags
C96A	C5 D9	CMP	\$D9	gleich dem des zweiten Eintrags ?
C96C	D0 33	BNE	\$C9A1	verzweige, wenn nein
C96E	20 CC CA	JSR	\$CACC	gewünschtes File vorhanden ?
C971	A9 01	LDA	#\$01	Zeiger auf zweiten Filenamen
C973	8D 79 02	STA	\$0279	auf erstes Zeichen setzen
C976	20 FA C9	JSR	\$C9FA	File im Directory suchen
C979	20 25 D1	JSR	\$D125	125 und Filetyp holen
C97C	F0 04	BEQ	\$C982	verzweige, wenn SCRATCHED File
C97E	C9 02	CMP	#\$02	Dateitypen identisch ?
C980	D0 05	BNE	\$C987	verzweige, wenn ja
C982	A9 64	LDA	#\$64	Fehlernummer
C984	20 C8 C1	JSR	\$C1C8	'64 FILE TYPE MISMATCH' ausgeben
C987	A9 12	LDA	#\$12	Nummer des internen Schreibkanals
C989	85 83	STA	\$83	(18) setzen
C98B	AD 3C 02	LDA	\$023C	Kanal Status
C98E	8D 3D 02	STA	\$023D	übernehmen
C991	A9 FF	LDA	#\$FF	Code für nicht benutzten Kanal
C993	8D 3C 02	STA	\$023C	setzen

C996	20 2A DA	JSR \$DA2A	erstes File kopieren
C999	A2 02	LDX #\$02	und APPEND weiterer Filas
C99B	20 B9 C9	JSR \$C9B9	durchführen
C99E	4C 94 C1	JMP \$C194	Ende

C9A1	20 A7 C9	JSR \$C9A7	Files kopieren
C9A4	4C 94 C1	JMP \$C194	und fertig

C9A7			Kopieren der Dateien
C9A7	20 E7 CA	JSR \$CAE7	prüfen, ob File vorhanden
C9AA	A5 E2	LDA \$E2	Drivenummer des ersten Files
C9AC	29 01	AND #\$01	isolieren
C9AE	85 7F	STA \$7F	und als aktuelle Drivenummer setzen
C9B0	20 86 D4	JSR \$D486	internen Schreibkanal öffnen
C9B3	20 E4 D6	JSR \$D6E4	neue Datei im Directory eintragen
C9B6	AE 77 02	LDX \$0277	Zeiger in ersten Filenamen
C9B9	8E 79 02	STX \$0279	als aktuellen Zeiger übernehmen
C9BC	20 FA C9	JSR \$C9FA	Directoryblock(s) lesen
C9BF	A9 11	LDA #\$11	Nummer des internen Lesekanals
C9C1	85 83	STA \$83	als aktuelle SA setzen
C9C3	20 EB D0	JSR \$D0EB	unbenutzten Lesekanal suchen
C9C6	20 25 D1	JSR \$D125	Abfrage auf REL-Datei
C9C9	D0 03	BNE \$C9CE	verzweige, wenn kein REL-File
C9CB	20 53 CA	JSR \$CA53	kopieren von relativen Dateien
C9CE	A9 08	LDA #\$08	EOI-Signal
C9D0	85 F8	STA \$F8	setzen
C9D2	4C D8 C9	JMP \$C9D8	
C9D5	20 9B CF	JSR \$CF9B	letztes Byte auf Diskette schreiben
C9D8	20 35 CA	JSR \$CA35	Byte über internen Lesekanal holen
C9DB	A9 80	LDA #\$80	Byte 7 abfragen, d.h.
C9DD	20 A6 DD	JSR \$DDA6	auf letzten Record testen
C9E0	F0 F3	BEQ \$C9D5	verzweige, wenn noch weitere folgen
C9E2	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp holen
C9E5	F0 03	BEQ \$C9EA	verzweige, wenn weitere Records
C9E7	20 9B CF	JSR \$CF9B	letztes Datenbyte schreiben
C9EA	AE 79 02	LDX \$0279	aktuelle Filenamenzeiger
C9ED	E8	INX	erhöhen und mit der
C9EE	EC 78 02	CPX \$0278	Länge des Filenamen vergleichen
C9F1	90 C6	BCC \$C9B9	verzweige, wenn kleiner
C9F3	A9 12	LDA #\$12	Nummer für internen Schreibkanal
C9F5	85 83	STA \$83	als aktuelle Kanalnummer setzen
C9F7	4C 02 DB	JMP \$DB02	COPY-Kanal und File schließen

C9FA			Internen Kanal zum Lesen eines Files öffnen.
------	--	--	--

C9FA	AE 79 02	LDX \$0279	Zeiger auf Filenamen
C9FD	B5 E2	LDA \$E2,X	zugehörige Drivenummer holen
C9FF	29 01	AND #\$01	isolieren
CA01	85 7F	STA \$7F	und als aktuelle Drivenummer merken
CA03	AD 85 FE	LDA \$FE85	Nummer 18, Directorytrack
CA06	85 80	STA \$80	als aktuelle Tracknummer setzen
CA08	B5 D8	LDA \$D8,X	richtigen Sektor des Directory
CA0A	85 81	STA \$81	ebenfalls übernehmen
CA0C	20 75 D4	JSR \$D475	Directoryblock lesen
CA0F	AE 79 02	LDX \$0279	Zeiger für aktuellen Filenamen
CA12	B5 DD	LDA \$DD,X	zum Holen der Position des Eintrags
CA14	20 C8 D4	JSR \$D4C8	setzen; Fileparameter holen
CA17	AE 79 02	LDX \$0279	Zeiger für aktuellen Filenamen
CA1A	B5 E7	LDA \$E7,X	als Index auf Filetypmaske
CA1C	29 07	AND #\$07	Filetyp daraus isolieren und
CA1E	8D 4A 02	STA \$024A	als aktuellen Filetyp merken
CA21	A9 00	LDA #\$00	Null als
CA23	8D 58 02	STA \$0258	Recordlänge setzen; kein REL-File
CA26	20 A0 D9	JSR \$D9A0	internen Lesekanal öffnen
CA29	A0 01	LDY #\$01	
CA2B	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp auf REL-Datei testen
CA2E	F0 01	BEQ \$CA31	verzweige, wenn keine REL-Datei
CA30	C8	INY	Y=2
CA31	98	TYA	gibt Anzahl der Jobs an (1 oder 2)
CA32	4C C8 D4	JMP \$D4C8	Track- und Sektorparameter setzen

CA35			Byte über den internen Lesekanal holen und Sekundäradresse für internen Lesekanal setzen.
CA35	A9 11	LDA #11	17 als SA des internen Lesekanals setzen
CA37	85 83	STA \$83	
CA39	20 9B D3	JSR \$D39B	ein Byte über Lesekanal holen und Zwischenspeichern
CA3C	85 85	STA \$85	
CA3E	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer holen und als Index in die Kanalstatustabelle benutzen
CA40	B5 F2	LDA \$F2,X	
CA42	29 08	AND #08	EOI-Bit isolieren
CA44	85 F8	STA \$F8	und abspeichern
CA46	D0 0A	BNE \$CA52	verzweige, wenn EOI gesetzt
CA48	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp holen; auf REL-File testen
CA4B	F0 05	BEQ \$CA52	verzweige, wenn kein REL-File
CA4D	A9 80	LDA #80	Flag für letzten Record
CA4F	20 97 DD	JSR \$DD97	setzen
CA52	60	RTS	Ende

CA53			Spezialroutine zum Kopieren relativer Dateien.
CA53	20 D3 D1	JSR \$D1D3	Drivenummer setzen
CA56	20 CB E1	JSR \$E1CB	Parameter auf letzten Record setzen
CA59	A5 D6	LDA \$D6	Zeiger in Side-Sektor
CA5B	48	PHA	merken
CA5C	A5 D5	LDA \$D5	Nummer des aktuellen Side-Sektors
CA5E	48	PHA	merken
CA5F	A9 12	LDA #12	interner Schreibkanal (SA=18)
CA61	85 83	STA \$83	als aktuellen Kanal speichern
CA63	20 07 D1	JSR \$D107	freien Schreibkanal suchen
CA66	20 D3 D1	JSR \$D1D3	Drivenummer setzen
CA69	20 CB E1	JSR \$E1CB	letzten Side-Sektor setzen
CA6C	20 9C E2	JSR \$E29C	Block in Puffer lesen
CA6F	A5 D6	LDA \$D6	Zeiger in Side-Sektor
CA71	85 87	STA \$87	zwischenspeichern
CA73	A5 D5	LDA \$D5	Nummer des aktuellen Side-Sektors
CA75	85 86	STA \$86	zwischenspeichern
CA77	A9 00	LDA #00	
CA79	85 88	STA \$88	
CA7B	85 D4	STA \$D4	Zeiger auf Beginn des Record
CA7D	85 D7	STA \$D7	Zeiger in Record
CA7F	68	PLA	Nummer des aktuellen Side-Sektors
CA80	85 D5	STA \$D5	zurückholen
CA82	68	PLA	Zeiger in Side-Sektor
CA83	85 D6	STA \$D6	zurückholen

CA85 4C 3B E3 JMP \$E33B Ende

CA88				RENAME-Befehl
CA88	20 20 C3	JSR	\$C320	Drivenummern aus Befehlszeile holen
CA8B	A5 E3	LDA	\$E3	Standardlaufwerksnummer (0)
CA8D	29 01	AND	#\$01	Bit für Nummer isolieren
CA8F	85 E3	STA	\$E3	wieder abspeichern
CA91	C5 E2	CMP	\$E2	mit vorheriger Nummer vergleichen
CA93	F0 02	BEQ	\$CA97	verzweige, wenn gleich
CA95	09 80	ORA	#\$80	Bit 7 setzen, um Suche auf beiden
CA97	85 E2	STA	\$E2	Drives zu initialisieren
CA99	20 4F C4	JSR	\$C44F	File im Directory suchen
CA9C	20 E7 CA	JSR	\$CAE7	Namen schon vorhanden?
CA9F	A5 E3	LDA	\$E3	Drivenummer (Standardwert)
CAA1	29 01	AND	#\$01	Nummer isolieren
CAA3	85 7F	STA	\$7F	als aktuelle Nummer übernehmen
CAA5	A5 D9	LDA	\$D9	Sektornummer des Eintrags
CAA7	85 81	STA	\$81	als aktuelle Sektor Nummer nehmen
CAA9	20 57 DE	JSR	\$DE57	benötigten Directorysektor lesen
CAAC	20 99 D5	JSR	\$D599	auf Ende des Jobs warten
CAAF	A5 DE	LDA	\$DE	Zeiger auf Directoryeintrag
CAB1	18	CLC		Addition vorbereiten
CAB2	69 03	ADC	#\$03	zeigt jetzt auf Filenamen
CAB4	20 C8 D4	JSR	\$D4C8	Pufferzeiger auf Namen setzen
CAB7	20 93 DF	JSR	\$DF93	Nummer des aktiven Puffers holen
CABA	A8	TAY		nach Y
CABB	AE 7A 02	LDX	\$027A	Zeiger auf Filetabelle
CABE	A9 10	LDA	#\$10	Anzahl 16, Länge des Filenamens
CAC0	20 6E C6	JSR	\$C66E	Namen in Puffer schreiben
CAC3	20 5E DE	JSR	\$DE5E	Sektor wieder auf Diskette
CAC6	20 99 D5	JSR	\$D599	schreiben und Ende abwarten
CAC9	4C 94 C1	JMP	\$C194	Ende, Fehlermeldung bereitstellen

CACC Prüft auf Vorhandensein des aktuellen Files.

CACC	A5 E8	LDA	\$E8	Masken für Fileidentifikation
CACE	29 07	AND	#\$07	Filetyp isolieren
CAD0	8D 4A 02	STA	\$024A	und als aktuellen Typ abspeichern
CAD3	AE 78 02	LDX	\$0278	Filenamenzeiger
CAD6	CA	DEX		minus 1
CAD7	EC 77 02	CPX	\$0277	mit Anfangswert vergleichen
CADA	90 0A	BCC	\$CAE6	verzweige, wenn kleiner
CADC	BD 80 02	LDA	\$0280,X	entsprechende Tracknummer holen
CADF	D0 F5	BNE	\$CAD6	verzweige, wenn ungleich Null

CAE1	A9 62	LDA #	\$62	Fehlernummer
CAE3	4C C8 C1	JMP \$	C1C8	'62, FILE NOT FOUND' ausgeben
CAE6	60	RTS		Ende, alles ok

CAE7				Prüft auf Namensgleichheit zweier Files.
CAE7	20 CC CA	JSR \$	CACC	File mit gegebenen! Namen vorhanden?
CAEA	BD 80 02	LDA \$	0280,X	zugehörige Tracknummer
CAED	F0 05	BEQ \$	CAF4	verzweige, wenn gleich Null
CAEF	A9 63	LDA #	\$63	Fehlernummer
CAF1	4C C8 C1	JMP \$	C1C8	'63, FILE EXISTS' ausgeben
CAF4	CA	DEX		Zeiger auf Tracknummern minus 1
CAF5	10 F3	BPL \$	CAEA	verzweige, wenn größer Null
CAF7	60	RTS		Ende, kein File mit gleichem Namen

CAF8				MEMORY-Befehle
CAF8	AD 01 02	LDA \$	0201	zweites Zeichen des Befehlsstrings
CAFB	C9 2D	CMP #	\$2D	mit '-' vergleichen
CAFD	D0 4C	BNE \$	CB4B	verzweige, wenn ungleich
CAFF	AD 03 02	LDA \$	0203	viertes Zeichen aus Befehlsstring
CB02	85 6F	STA \$	\$6F	als Adresse Lo speichern
CB04	AD 04 02	LDA \$	0204	fünftes Zeichen aus Befehlsstring
CB07	85 70	STA \$	\$70	als Adresse Hi speichern
CB09	A0 00	LDY #	\$00	
CB0B	AD 02 02	LDA \$	0202	drittes Zeichen aus String
CB0E	C9 52	CMP #	\$52	mit 'R' vergleichen (M-R)
CB10	F0 0E	BEQ \$	CB20	verzweige, wenn gleich
CB12	20 58 F2	JSR \$	F258	(RTS)
CB15	C9 57	CMP #	\$57	mit 'W' vergleichen (M-W)
CB17	F0 37	BEQ \$	CB50	verzweige, wenn gleich
CB19	C9 45	CMP #	\$45	mit 'E' vergleichen (M-E)
CB1B	D0 2E	BNE \$	CB4B	Fehler, wenn ungleich
CB1D	6C 6F 00	JMP (\$	006F)	Sprung in Programm

CB20				M-R-Befehl
CB20	B1 6F	LDA (\$	6F),Y	Byte an Adresse holen
CB22	85 85	STA \$	\$85	zweischenspeichern
CB24	AD 74 02	LDA \$	0274	Länge des Befehlsstrings
CB27	C9 06	CMP #	\$06	mit 6 vergleichen
CB29	90 1A	BCC \$	CB45	verzweige, wenn kleiner
CB2B	AE 05 02	LDX \$	0205	Anzahl der zu lesenden Bytes
CB2E	CA	DEX		minus 1
CB2F	F0 14	BEQ \$	CB45	verzweige, wenn nur ein Byte
CB31	8A	TXA		Anzahl der Bytes

CB32	18	CLC	
CB33	65 6F	ADC \$6F	plus Startadresse
CB35	E6 6F	INC \$6F	Adresse auf zweites Byte
CB37	8D 49 02	STA \$0249	als Endwert merken
CB3A	A5 6F	LDA \$6F	Adresse Lo
CB3C	85 A5	STA \$A5	Zeiger für Fehlermeldung Lo
CB3E	A5 70	LDA \$70	Adresse Hi
CB40	85 A6	STA \$A6	Zeiger für Fehlermeldung Hi
CB42	4C 43 D4	JMP \$D443	Byte auf Bus ausgeben
CB45	20 EB D0	JSR \$D0EB	unbenutzten Lesekanal suchen
CB48	4C 3A D4	JMP \$D43A	Bytes auf Bus ausgeben
CB4B	A9 31	LDA #\$31	Nummer der Fehlermeldung
CB4D	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'31, SYNTAX ERROR' ausgeben

CB50			M-W-Befehl
CB50	B9 06 02	LDA \$0206,Y	Werte aus INPUT-Puffer holen
CB53	91 6F	STA (\$6F),Y	und abspeichern
CB55	C8	INY	Zeiger erhöhen
CB56	CC 05 02	CPY \$0205	mit Anzahl der Bytes vergleichen
CB59	90 F5	BCC \$CB50	verzweige, wenn kleiner
CB5B	60	RTS	Ende

CB5C			USER-Befehl
CB5C	AC 01 02	LDY \$0201	zweites Zeichen aus Befehlsstring
CB5F	C0 30	CPY #\$30	mit '0' vergleichen
CB61	D0 09	BNE \$CB6C	verzweige, wenn ungleich
CB63	A9 EA	LDA #\$EA	Adresse Lo für Sprungtabelle der
CB65	85 6B	STA \$6B	USER-Befehle setzen
CB67	A9 FF	LDA #\$FF	Adresse Hi für Sprungtabelle der
CB69	85 6C	STA \$6C	USER-Befehle setzen
CB6B	60	RTS	Ende
CB6C	20 72 CB	JSR \$CB72	Adresse setzen und Befehl ausführen
CB6F	4C 94 C1	JMP \$C194	Ende, Fehlermeldung bereitstellen
CB72	88	DEY	ASCII-Befehlsnummer minus 1
CB73	98	TYA	
CB74	29 0F	AND #\$0F	Zahlenwert isolieren
CB76	0A	ASL	mal 2 nehmen
CB77	A8	TAY	und als Zeiger benutzen
CB78	B1 6B	LDA (\$6B),Y	Adresse Lo des Befehls
CB7A	85 75	STA \$75	setzen
CB7C	C8	INY	Zeiger auf nächstes Byte
CB7D	B1 6B	LDA (\$6B),Y	Adresse Hi des Befehls
CB7F	85 76	STA \$76	ebenfalls setzen
CB81	6C 75 00	JMP (\$0075)	Sprung auf Befehl

```

-----
CB84                                '#' öffnen eines Direktzugriffskanals
CB84 AD 8E 02  LDA $028E            Drivenummer des letzten Jobs
CB87 85 7F      STA $7F              als aktuelle Nummer übernehmen
CB89 A5 83      LDA $83              Kanalnummer
CB8B 48         PHA                  merken
CB8C 20 3D C6  JSR $C63D            Drive ggf. initialisieren
CB8F 68         PLA                  Kanalnummer zurückholen
CB90 85 83      STA $83              und wieder abspeichern
CB92 AE 74 02  LDX $0274            Länge des Befehlsstrings
CB95 CA         DEX                  mit 1 vergleichen, ob bestimmter
CB96 D0 0D      BNE $CBA5            Puffer gewünscht
CB98 A9 01      LDA #$01             Nur #; also kein bestimmter Puffer
CB9A 20 E2 D1  JSR $D1E2            Kanal und Puffer belegen
CB9D 4C F1 CB  JMP $CBF1            Parameter setzen, Ende
CBA0 A9 70      LDA #$70             Nummer für Fehlermeldung
CBA2 4C C8 C1  JMP $C1C8            '70 NO CHANNEL' ausgeben
CBA5 A0 01      LDY #$01             Zeiger auf Puffernummer und
CBA7 20 7C CC  JSR $CC7C            diese aus Befehlsstring holen
CBAA AE 85 02  LDX $0285            Puffernummer nach X
CBAD E0 05      CPX #$05             mit Maximalwert vergleichen
CBAF B0 EF      BCS $CBA0            Fehler, wenn größer
CBB1 A9 00      LDA #$00
CBB3 85 6F      STA $6F              Masken für Puffernummer löschen
CBB5 85 70      STA $70
CBB7 38         SEC                  Carry-Bit als Maskenbit setzen
CBB8 26 6F      ROL $6F              Setzen des entsprechenden Bit-
CBBA 26 70      ROL $70              musters für jeden Puffer, um
CBCB CA         DEX                  Vergleichsmaske aufzubauen
CBBD 10 F9      BPL $CBB8
CBBF A5 6F      LDA $6F              Maske für Drive 0
CBC1 2D 4F 02  AND $024F            mit Pufferbelegung vergleichen
CBC4 D0 DA      BNE $CBA0            Fehler, wenn Puffer belegt
CBC6 A5 70      LDA $70              Maske für Drive 1
CBC8 2D 50 02  AND $0250            mit Pufferbelegung vergleichen
CBCB D0 D3      BNE $CBA0            Fehler, wenn Puffer belegt
CBCD A5 6F      LDA $6F              Maske für Pufferbelegung
CBCF 0D 4F 02  ORA $024F            Belegung in Tabelle eintragen
CBD2 8D 4F 02  STA $024F            und abspeichern
CBD5 A5 70      LDA $70              Maske für Pufferbelegung (Drive 1)
CBD7 0D 50 02  ORA $0250            Belegung in Tabelle eintragen
CBDA 8D 50 02  STA $0250            und abspeichern
CBDD A9 00      LDA #$00            Standardwert laden und

```

CBDF	20 E2 D1	JSR \$D1E2	unbenutzten Kanal suchen
CBE2	A6 82	LDX \$82	aktuelle Kanalnummer
CBE4	AD 85 02	LDA \$0285	Sektornummer für Kanal
CBE7	95 A7	STA \$A7,X	in Kanalbelegung eintragen
CBE9	AA	TAX	
CBEA	A5 7F	LDA \$7F	aktuelle Drivenummer
CBEC	95 00	STA \$00,X	für entsprechenden Puffer setzen
CBEE	9D 5B 02	STA \$025B,X	und in Jobtabelle eintragen
CBF1	A6 83	LDX \$83	Sekundäradresse
CBF3	BD 2B 02	LDA \$022B,X	Kanal Status aus Tabelle holen
CBF6	09 40	ORA #\$40	Bit für Schreiben/Lesen setzen
CBF8	9D 2B 02	STA \$022B,X	und neuen Status abspeichern
CBFB	A4 82	LDY \$82	Kanalnummer als Index
CBFD	A9 FF	LDA #\$FF	Zeiger auf letztes Zeichen im
CBFF	99 44 02	STA \$0244,Y	aktuellen Puffer in Tabelle
CC02	A9 89	LDA #\$89	Flag für Schreiben/Lesen in
CC04	99 F2 00	STA \$00F2,Y	Kanalstatustabelle setzen
CC07	B9 A7 00	LDA \$00A7,Y	zugehörige Puffernummer holen und
CC0A	99 3E 02	STA \$023E,Y	in Kanaltabelle eintragen
CC0D	0A	ASL	Puffernummer mal 2
CC0E	AA	TAX	als Index verwenden
CC0F	A9 01	LDA #\$01	Wert für Pufferzeiger auf zweites
CC11	95 99	STA \$99,X	Byte im Puffer setzen
CC13	A9 0E	LDA #\$0E	Code für Direktzugriff
CC15	99 EC 00	STA \$00EC,Y	als Filetypwert setzen
CC18	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen

CC1B			BLOCK-Befehle
CC1B	A0 00	LDY #\$00	
CC1D	A2 00	LDX #\$00	
CC1F	A9 2D	LDA #\$2D	ASCII-Code für '-'
CC21	20 68 C2	JSR \$C268	in Befehlsstring suchen
CC24	D0 0A	BNE \$CC30	verzweige, wenn gefunden
CC26	A9 31	LDA #\$31	Nummer für Fehlermeldung
CC28	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'31 SYNTAX ERROR' ausgeben
CC2B	A9 30	LDA #\$30	Nummer für Fehlermeldung
CC2D	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'30 SYNTAX ERROR' ausgeben
CC30	8A	TXA	Flag für Komma gefunden testen
CC31	D0 F8	BNE \$CC2B	Fehler, wenn Komma gefunden
CC33	A2 05	LDX #\$05	Zeiger in Befehlsstring
CC35	B9 00 02	LDA \$0200,Y	Zeichen aus String holen
CC38	DD 5D CC	CMP \$CC5D,X	mit 'P E W R F A' vergleichen
CC3B	F0 05	BEQ \$CC42	verzweige, wenn Übereinstimmung
CC3D	CA	DEX	Zähler vermindern

CC3E	10 F8	BPL	\$CC38	verzweige, wenn größer gleich Null
CC40	30 E4	BMI	\$CC26	unbedingter Sprungs Fehl er ausgabe
CC42	8A	TXA		Code des Befehlszeichens nach A
CC43	09 80	ORA	#\$80	Bit 7 zeigt aktuellen Befehl an
CC45	8D 2A 02	STA	\$022A	Befehlsnummer abspeichern
CC48	20 6F CC	JSR	\$CC6F	Blockparameter holen und prüfen
CC4B	AD 2A 02	LDA	\$022A	Befehlsnummer holen
CC4E	0A	ASL		mal 2
CC4F	AA	TAX		und als Index in Tabelle
CC50	BD 64 CC	LDA	\$CC64,X	Befehlsadresse Hi aus Tabelle
CC53	85 70	STA	\$70	setzen
CC55	BD 63 CC	LDA	\$CC63,X	Befehlsadresse Lo aus Tabelle
CC58	85 6F	STA	\$6F	setzen
CC5A	6C 6F 00	JMP	(\$006F)	Befehl ausführen

CC5D 41 46 52 57 45 50 Bytes der Namen der BLOCK-Befehle

CC63				Adressen der BLOCK-Befehle
CC63	03 CD			\$CD03 B-A
CC65	F5 CC			\$CCF5 B-F
CC67	56 CD			\$CD56 B-R
CC69	73 CD			\$CD73 B-W
CC6B	A3 CD			\$CDA3 B-E
CC6D	BD CD			\$CDBD B-P

CC6F Parameter der BLOCK-Befehle holen und auf Syntax prüfen.

CC6F	A0 00	LDY	#\$00	
CC71	A2 00	LDX	#\$00	
CC73	A9 3A	LDA	#\$3A	ASCII-Code für ':'
CC75	20 68 C2	JSR	\$C268	in Befehlsstring suchen
CC78	D0 02	BNE	\$CC7C	verzweige, wenn gefunden
CC7A	A0 03	LDY	#\$03	Zeiger auf viertes Zeichen
CC7C	B9 00 02	LDA	\$0200,Y	Zeichen aus Befehlsstring holen
CC7F	C9 20	CMP	#\$20	mit ' ' vergleichen
CC81	F0 08	BEQ	\$CC8B	verzweige bei Übereinstimmung
CC83	C9 1D	CMP	#\$1D	'CURSOR LEFT' ?
CC85	F0 04	BEQ	\$CC8B	verzweige, wenn Ja
CC87	C9 2C	CMP	#\$2C	mit ',' vergleichen
CC89	D0 07	BNE	\$CC92	verzweige, wenn kein Komma
CC8B	C8	INY		Zeiger erhöhen
CC8C	CC 74 02	CPY	\$0274	Zeilenende erreicht?
CC8F	90 EB	BCC	\$CC7C	verzweige, wenn nein
CC91	60	RTS		Ende

CC92	20 A1 CC	JSR \$CCA1	Parameter konvertieren
CC95	EE 77 02	INC \$0277	Zeiger in Befehlsstring
CC98	AC 79 02	LDY \$0279	Zeiger auf zweiten Teil des Strings
CC9B	E0 04	CPX #\$04	Maximalzahl der Werte erreicht?
CC9D	90 EC	BCC \$CC8B	verzweige, wenn nein
CC9F	B0 8A	BCS \$CC2B	unbedingter Sprung; Fehler

CCA1 Konvertiert die ASCII-werte aus dem INPUT-Buffer in HEX-Werte und legt diese in den Spur- und Sektornummertabellen ab.

CCA1	A9 00	LDA #\$00	
CCA3	85 6F	STA \$6F	Rechenbereich löschen
CCA5	85 70	STA \$70	
CCA7	85 72	STA \$72	
CCA9	A2 FF	LDX #\$FF	Index bereitstellen
CCAB	B9 00 02	LDA \$0200,Y	Zeichen aus Befehlsstring holen
CCAE	C9 40	CMP #\$40	Test auf Ziffer
CCB0	B0 18	BCS \$CCCA	verzweige, wenn keine Ziffer
CCB2	C9 30	CMP #\$30	Steuerzeichen?
CCB4	90 14	BCC \$CCCA	verzweige, wenn keine Ziffer
CCB6	29 0F	AND #\$0F	Zahlenwert aus Byte isolieren
CCB8	48	PHA	und merken
CCB9	A5 70	LDA \$70	
CCBB	85 71	STA \$71	Werte um eine Stelle weiterschieben
CCBD	A5 6F	LDA \$6F	
CCBF	85 70	STA \$70	
CCC1	68	PLA	Wert wieder zurückholen
CCC2	85 6F	STA \$6F	und abspeichern
CCC4	C8	INY	Zeiger in String erhöhen
CCC5	CC 74 02	CPY \$0274	schon Stringende erreicht?
CCC8	90 E1	BCC \$CCAB	verzweige, wenn nein
CCCA	8C 79 02	STY \$0279	Zeiger abspeichern
CCCD	18	CLC	
CCCE	A9 00	LDA #\$00	
CCD0	E8	INX	Hex-Werte in einem Byte
CCD1	E0 03	CPX #\$03	zusammenfassen
CCD3	B0 0F	BCS \$CCE4	
CCD5	B4 6F	LDY \$6F,X	
CCD7	88	DEY	
CCD8	30 F6	BMI \$CCD0	
CCDA	7D F2 CC	ADC \$CCF2,X	Wert aus Dezimaltabelle addieren
CCDD	90 F8	BCC \$CCD7	verzweige, wenn kein Überlauf
CCDF	18	CLC	

CCE0	E6 72	INC	\$72	
CCE2	D0 F3	BNE	\$CCD7	
CCE4	48	PHA		
CCE5	AE 77 02	LDX	\$0277	Zeiger in String zurückholen
CCE8	A5 72	LDA	\$72	errechnete Tracknummer
CCEA	9D 80 02	STA	\$0280,X	in Tabelle eintragen
CCED	68	PLA		errechnete Sektornummer
CCEE	9D 85 02	STA	\$0285,X	in Tabelle eintragen
CCF1	60	RTS		Ende

CCF2	01 0A 64			Dezimal Umwandlungstabelle
------	----------	--	--	----------------------------

CCF5				B-F-Befehl
CCF5	20 F5 CD	JSR	\$CDF5	Track- und Sektorparameter holen
CCF8	20 5F EF	JSR	\$EF5F	BAM ändern; Dirty-Flag setzen
CCFB	4C 94 C1	JMP	\$C194	Diskstatus bereitstellen

CCFE				Programmrest (n.v.)
CCFE	A9 01	LDA	#\$01	Flag für BAM nicht auf Diskette
CD00	8D F9 02	STA	\$02F9	schreiben setzen

CD03				B-A-Befehl
CD03	20 F5 CD	JSR	\$CDF5	Track- und Sektorparameter holen
CD06	A5 81	LDA	\$81	Sektornummer
CD08	48	PHA		merken
CD09	20 FA F1	JSR	\$F1FA	nächsten freien Sektor suchen
CD0C	F0 0B	BEQ	\$CD19	verzweige, wenn kein freier Block
CD0E	68	PLA		gewünschte Sektornummer holen
CD0F	C5 81	CMP	\$81	mit gefundenem freien Block vergl.
CD11	D0 19	BNE	\$CD2C	verzweige, wenn nicht identisch
CD13	20 90 EF	JSR	\$EF90	Block in BAM belegen
CD16	4C 94 C1	JMP	\$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende
CD19	68	PLA		gewünschte Nummer löschen
CD1A	A9 00	LDA	#\$00	Sektor 0 neu setzen
CD1C	85 81	STA	\$81	und als aktuellen Sektor nehmen
CD1E	E6 80	INC	\$80	nächsthöheren Track nehmen
CD20	A5 80	LDA	\$80	und den neuen Wert
CD22	CD D7 FE	CMP	\$FED7	mit Maximalwert (36) vergleichen
CD25	B0 0A	BCS	\$CD31	verzweige, wenn größer gleich 36
CD27	20 FA F1	JSR	\$F1FA	erneut freien Block suchen
CD2A	F0 EE	BEQ	\$CD1A	nächsten Versuch bei Mißerfolg
CD2C	A9 65	LDA	#\$65	neuen freien Block ausgeben
CD2E	20 45 E6	JSR	\$E645	'65, NO BLOCK' ausgeben;
CD31	A9 65	LDA	#\$65	kein weiterer freier Block mehr

```

CD33 20 C8 C1 JSR $C1C8 '65, NO BLOCK' ausgeben
-----
CD36 Unterroutine des B-R-Befehls zum Testen
der Parameter und zum Lesen des Blocks
von Diskette.
CD36 20 F2 CD JSR $CDF2 Track und Sektor setzen
CD39 4C 60 D4 JMP $D460 Block lesen
-----
CD3C Unterroutine des B-R-Befehls zum Holen
eines Bytes aus dem Puffer in den Akku.
CD3C 20 2F D1 JSR $D12F Zeiger in Puffer setzen
CD3F A1 99 LDA ($99,X) Byte aus Puffer holen
CD41 60 RTS Ende
-----
CD42 Unterroutine des B-R-Befehls zum Lesen
des Blocks von Diskette.
CD42 20 36 CD JSR $CD36 Parameter testen; Block lesen
CD45 A9 00 LDA #$00 Lo-Wert für Pufferzeiger
CD47 20 C8 D4 JSR $D4C8 Pufferzeiger setzen
CD4A 20 3C CD JSR $CD3C ein Byte aus dem Puffer holen
CD4D 99 44 02 STA $0244,Y als Endekennzeichen merken
CD50 A9 89 LDA #$89 Schreib-/Leseflag setzen
CD52 99 F2 00 STA $00F2,Y in Kanalstatustabelle eintragen
CD55 60 RTS Ende
-----
CD56 B-R-Befehl
CD56 20 42 CD JSR $CD42 Block lesen
CD59 20 EC D3 JSR $D3EC Byte aus Puffer zur Ausgabe
CD5C 4C 94 C1 JMP $C194 Diskstatus bereitstellen
-----
CD5F U1-Befehl (B-R-Ersatz)
CD5F 20 6F CC JSR $CC6F Parameter des Befehls holen
CD62 20 42 CD JSR $CD42 Block lesen
CD65 B9 44 02 LDA $0244,Y Zeiger auf Ende der Daten
CD68 99 3E 02 STA $023E,Y als aktuelles Byte speichern
CD6B A9 FF LDA #$FF Wert $FF
CD6D 99 44 02 STA $0244,Y als Endekennzeichen benutzen
CD70 4C 94 C1 JMP $C194 Diskstatus bereitstellen
-----
CD73 B-W-Befehl
CD73 20 F2 CD JSR $CDF2 Kanal zum Schreiben öffnen
CD76 20 E8 D4 JSR $D4E8 Pufferzeiger setzen
CD79 A8 TAY und nach Y

```

CD7A	88	DEY		minus 1
CD7B	C9 02	CMP	#\$02	Pufferzeiger Lo mit 2 vergleichen
CD7D	B0 02	BCS	\$CD81	verzweige, wenn größer gleich 2
CD7F	A0 01	LDY	#\$01	Index mit 1 setzen
CD81	A9 00	LDA	#\$00	Wert für Pufferzeiger Lo
CD83	20 C8 D4	JSR	\$D4C8	Pufferzeiger setzen
CD86	98	TYA		A=1
CD87	20 F1 CF	JSR	\$CFF1	Inhalt von A in Puffer schreiben
CD8A	8A	TXA		Puffernummer mal 2
CD8B	48	PHA		merken
CD8C	20 64 D4	JSR	\$D464	Block schreiben
CD8F	68	PLA		Puffernummer mal 2 holen
CD90	AA	TAX		als Index benutzen
CD91	20 EE D3	JSR	\$D3EE	Byte aus Puffer in Ausgaberegister
CD94	4C 94 C1	JMP	\$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

CD97				U2-Befehl (B-W-Ersatz)
CD97	20 6F CC	JSR	\$CC6F	Blockparameter holen
CD9A	20 F2 CD	JSR	\$CDF2	Parameter setzen; Kanal öffnen
CD9D	20 64 D4	JSR	\$D464	Block auf Diskette schreiben
CDA0	4C 94 C1	JMP	\$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

CDA3	20 58 F2	JSR	\$F258	B-E-Befehl
CDA6	20 36 CD	JSR	\$CD36	(RTS)
CDA9	A9 00	LDA	#\$00	Block in Puffer lesen
CDAB	85 6F	STA	\$6F	Pufferadresse Lo = \$00
CDAD	A6 F9	LDX	\$F9	ab speichern
CDAF	BD E0 FE	LDA	\$FEE0,X	zugehörige Adresse Hi holen
CDB2	85 70	STA	\$70	und ebenfalls abspeichern
CDB4	20 BA CD	JSR	\$CDBA	Programm ausführen
CDB7	4C 94 C1	JMP	\$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

CDBA				Ausführen des Programms bei B-E
CDBA	6C 6F 00	JMP	(\$006F)	Sprung in Puffer

CDBD				B-P-Befehl
CDBD	20 D2 CD	JSR	\$CDD2	Kanal öffnen; Puffernummer holen
CDC0	A5 F9	LDA	\$F9	Puffernummer
CDC2	0A	ASL		mal 2 und
CDC3	AA	TAX		als Index nehmen
CDC4	AD 86 02	LDA	\$0286	neuer Wert des Pufferzeigers
CDC7	95 99	STA	\$99,X	übernehmen
CDC9	20 2F D1	JSR	\$D12F	Puffer- und Kanalnummer holen
CDCC	20 EE D3	JSR	\$D3EE	Byte aus dem Puffer holen


```

CDCF 4C 94 C1  JMP $C194  Diskstatus bereitstellen; Ende
-----
CDD2                                Kanal öffnen und Puffer belegen; ggf.
                                'NO CHANNEL'
CDD2 A6 D3      LDX $D3      Befehlsstringzeiger
CDD4 E6 D3      INC $D3      erhöhen
CDD6 BD 85 02  LDA $0285,X  zugehörige Kanalnummer holen
CDD9 A8         TAY         nach Y
CDDA 88         DEY
CDDB 88         DEY         minus 2
CDDC C0 0C     CPY #$0C     war Nummer größer gleich 14?
CDDE 90 05     BCC $CDE5    verzweige, wenn nein
CDE0 A9 70     LDA #$70     Fehlernummer in A
CDE2 4C C8 C1  JMP $C1C8    '70, NO CHANNEL' ausgeben
CDE5 85 83     STA $83      Sekundäradresse abspeichern
CDE7 20 EB D0  JSR $D0EB    zugehörigen Kanal prüfen
CDEA B0 F4     BCS $CDE0    Fehler, wenn schon geöffnet
CDEC 20 93 DF  JSR $DF93    Puffernummer holen
CDEF 85 F9     STA $F9      und als neue Nummer abspeichern
CDF1 60        RTS         fertig
-----
CDF2                                Testen aller Parameter auf legalen
                                Block und belegten Puffer. Sind diese
                                Werte in Ordnung, so werden die Werte
                                zum Lesen bereitgestellt.
CDF2 20 D2 CD  JSR $CDD2    Kanal öffnen; Puffernummer holen
CDF5 A6 D3      LDX $D3      Befehlsstringzeiger
CDF7 BD 85 02  LDA $0285,X  Puffernummer
CDFA 29 01     AND #$01     gibt immer 0
CDFC 85 7F     STA $7F      als aktuelle Drivenummer speichern
CDFE BD 87 02  LDA $0287,X  Sektornummer aus Tabelle
CE01 85 81     STA $81      als aktuellen Sektor übernehmen
CE03 BD 86 02  LDA $0286,X  Tracknummer aus Tabelle
CE06 85 80     STA $80      als aktuellen Track übernehmen
CE08 20 5F D5  JSR $D55F    Track- und Sektorwerte ok ?
CE0B 4C 00 C1  JMP $C100    LED am Laufwerk einschalten
-----
CE0E                                Suchen eines Datenblocks in einer
                                relativen Datei.
CE0E 20 2C CE  JSR $CE2C    Gesamtzahl der Bytes berechnen
CE11 20 6E CE  JSR $CE6E    geteilt durch 254 für Recordnummer
CE14 A5 90     LDA $90      Rest der Division ist gleich
CE16 85 D7     STA $D7      Zeiger in Datenblock
CE18 20 71 CE  JSR $CE71    geteilt durch 120 für Side-Sektor

```

CE1B	E6 D7	INC \$D7	Zeiger in Datenblock plus 2, da
CE1D	E6 D7	INC \$D7	Linker übergangen werden muß
CE1F	A5 8B	LDA \$8B	Errechnete Side-Sektornummer
CE21	85 D5	STA \$D5	übernehmen
CE23	A5 90	LDA \$90	Rest der Division
CE25	0A	ASL	mal 2
CE26	18	CLC	und
CE27	69 10	ADC #\$10	plus 16
CE29	85 D6	STA \$D6	ist Zeiger in Side-Sektor
CE2B	60	RTS	Ende

CE2C			Errechnen der Position eines Records.
CE2C	20 D9 CE	JSR \$CED9	Löschen des Ergebnisspeichers
CE2F	85 92	STA \$92	\$00 nach \$92
CE31	A6 82	LDX \$82	aktuelle Kanalnummer
CE33	B5 B5	LDA \$B5,X	Recordnummer Lo
CE35	85 90	STA \$90	merken
CE37	B5 BB	LDA \$BB,X	Recordnummer Hi
CE39	85 91	STA \$91	merken
CE3B	D0 04	BNE \$CE41	verzweige, wenn Hi ungleich Null
CE3D	A5 90	LDA \$90	Recordnummer Lo
CE3F	F0 0B	BEQ \$CE4C	verzweige, wenn gleich Null
CE41	A5 90	LDA \$90	Recordnummer Lo
CE43	38	SEC	
CE44	E9 01	SBC #\$01	minus 1
CE46	85 90	STA \$90	ist Recordnummer Lo
CE48	B0 02	BCS \$CE4C	verzweige, wenn Ergebnis größer 0
CE4A	C6 91	DEC \$91	sonst Recordnummer Hi minus 1
CE4C	B5 C7	LDA \$C7,X	Recordlänge holen
CE4E	85 6F	STA \$6F	und zwischenspeichern
CE50	46 6F	LSR \$6F	Test auf ungeraden Wert
CE52	90 03	BCC \$CE57	verzweige, wenn Zahl gerade
CE54	20 ED CE	JSR \$CEED	Ergebnisse plus Registerwerte
CE57	20 E5 CE	JSR \$CEE5	Registerinhalt mal 2
CE5A	A5 6F	LDA \$6F	Resultat schon erhalten ?
CE5C	D0 F2	BNE \$CE50	verzweige, wenn nein
CE5E	A5 D4	LDA \$D4	Zeiger auf Beginn des Rekord
CE60	18	CLC	
CE61	65 8B	ADC \$8B	zu Registerinhalt addieren
CE63	85 8B	STA \$8B	
CE65	90 06	BCC \$CE6D	
CE67	E6 8C	INC \$8C	
CE69	D0 02	BNE \$CE6D	

CE6B E6 8D	INC \$8D	
CE6D 60	RTS	fertig

CE6E A9 FE	LDA #\$FE	Divisionsroutine. Bei Einsprung ab \$CE6E erfolgt Division durch 254
CE71		254
CE71 2C	.BYTE \$2C	nächsten Befehl überspringen
CE71 A9 78	LDA #\$78	Bei Einsprung ab \$CE71 erfolgt die Division durch 120.
		Nach Berechnung steht der Quotient in \$8B,8C,8D und der Rest in \$90.
CE73		120
CE73 85 6F	STA \$6F	als Divisor speichern
CE75 A2 03	LDX #\$03	
CE77 B5 8F	LDA \$8F,X	
CE79 48	PHA	
CE7A B5 8A	LDA \$8A,X	
CE7C 95 8F	STA \$8F,X	
CE7E 68	PLA	
CE7F 95 8A	STA \$8A,X	
CE81 CA	DEX	
CE82 D0 F3	BNE \$CE77	
CE84 20 D9 CE	JSR \$CED9	Ergebnisspeicher löschen
CE87 A2 00	LDX #\$00	
CE89 B5 90	LDA \$90,X	
CE8B 95 8F	STA \$8F,X	
CE8D E8	INX	
CE8E E0 04	CPX #\$04	
CE90 90 F7	BCC \$CE89	
CE92 A9 00	LDA #\$00	
CE94 85 92	STA \$92	
CE96 24 6F	BIT \$6F	
CE98 30 09	BMI \$CEA3	
CE9A 06 8F	ASL \$8F	
CE9C 08	PHP	
CE9D 46 8F	LSR \$8F	
CE9F 28	PLP	
CEA0 20 E6 CE	JSR \$CEE6	Register \$90/91/92 mal 2
CEA3 20 ED CE	JSR \$CEED	Register \$8B/8C/8D plus \$90/91/92
CEA6 20 E5 CE	JSR \$CEE5	Register \$90/91/92 mal 2
CEA9 24 6F	BIT \$6F	
CEAB 30 03	BMI \$CEB0	
CEAD 20 E2 CE	JSR \$CEE2	Register \$90/91/92 mal 4
CEB0 A5 8F	LDA \$8F	

```

CEB2 18      CLC
CEB3 65 90   ADC $90
CEB5 85 90   STA $90
CEB7 90 06   BCC $CEBF
CEB9 E6 91   INC $91
CEBB D0 02   BNE $CEBF
CEBD E6 92   INC $92
CEBF A5 92   LDA $92
CEC1 05 91   ORA $91
CEC3 D0 C2   BNE $CE87
CEC5 A5 90   LDA $90
CEC7 38      SEC
CEC8 E5 6F   SBC $6F
CECA 90 0C   BCC $CED8
CECC E6 8B   INC $8B
CECE D0 06   BNE $CED6
CED0 E6 8C   INC $8C
CED2 D0 02   BNE $CED6
CED4 E6 8D   INC $8D
CED6 85 90   STA $90      Ergebnis in $8B/8C/8D; Rest in $90
CED8 60      RTS      Ende

```

```

-----
CED9          Ergebnisspeicher $8B,8C,8D löschen.
CED9 A9 00    LDA #$00      $00
CEDB 85 8B    STA $8B      als Inhalt des Registers
CEDD 85 8C    STA $8C      setzen
CEDF 85 8D    STA $8D
CEE1 60      RTS      Ende

```

```

-----
CEE2          Akkumulator für Berechnungen ($90,
              91,92) mit 4 multiplizieren.
CEE2 20 E5 CE JSR $CEE5    Akkumulator mal 2; danach ...

```

```

-----
CEE5          Akkumulator für Berechnungen ($90,
              91,92) mit 2 multiplizieren.
CEE5 18      CLC
CEE6 26 90   ROL $90      Register einmal links verschieben
CEE8 26 91   ROL $91
CEEA 26 92   ROL $92
CEEC 60      RTS

```

```

-----
CEED          Ergebnisspeicher $8B,8C,8D zum
              Akkumulator $90,91,92 addieren.
CEED 18      CLC      Addition vorbereiten
EEEE A2 FD   LDX #$FD
CEF0 B5 8E   LDA $8E,X

```

```

CEF2 75 93      ADC $93,X
CEF4 95 8E      STA $8E,X
CEF6 E8         INX
CEF7 D0 F7      BNE $CEF0
CEF9 60         RTS           Ende
-----
CEFA                               Herstellen der Zwischenspeichertabelle.
CEFA A2 00      LDX #$00
CEFC 8A         TXA           Bereich von $FA bis $FD mit $00
CEFD 95 FA      STA $FA,X    bis $03 füllen
CEFF E8         INX
CF00 E0 04      CPX #$04
CF02 D0 F8      BNE $CEFC
CF04 A9 06      LDA #$06
CF06 95 FA      STA $FA,X    $06 nach $FE speichern
CF08 60         RTS           Ende
-----
CF09                               Aktualisieren der
                               Zwischenspeichertabelle.
CF09 A0 04      LDY #$04
CF0B A6 82      LDX $82      aktuelle Kanalnummer
CF0D B9 FA 00   LDA $00FA,Y  Konstante für entsprechenden Kanal
CF10 96 FA      STX $FA,Y    Kanalnummer neu in Tabelle
CF12 C5 82      CMP $82      Vergleich der alten Werte
CF14 F0 07      BEQ $CF1D   Ende, wenn identisch
CF16 88         DEY          sonst
CF17 30 E1      BMI $CEFA   neue Tabelle erstellen
CF19 AA         TAX
CF1A 4C 0D CF   JMP $CF0D
CF1D 60         RTS           Ende
-----
CF1E                               Aktiven Puffer für Diskbetrieb setzen;
                               ggf. neuen Puffer suchen.
CF1E 20 09 CF   JSR $CF09   Tabelle aktualisieren
CF21 20 B7 DF   JSR $DFB7   gewählter Puffer ok?
CF24 D0 46      BNE $CF6C   verzweige, wenn nein
CF26 20 D3 D1   JSR $D1D3   Drivenummer setzen
CF29 20 8E D2   JSR $D28E   freien Puffer suchen
CF2C 30 48      BMI $CF76   Fehler, wenn nicht gefunden
CF2E 20 C2 DF   JSR $DFC2   neuen Puffer inaktiv setzen
CF31 A5 80      LDA $80      aktuelle Tracknummer
CF33 48         PHA          merken
CF34 A5 81      LDA $81      aktuelle Sektornummer

```

CF36	48	PHA	ebenfalls merken
CF37	A9 01	LDA #\$01	Nummer des zu holenden Bytes
CF39	20 F6 D4	JSR \$D4F6	Sektornummer aus Puffer holen
CF3C	85 81	STA \$81	und als aktuell übernehmen
CF3E	A9 00	LDA #\$00	Nummer des zu holenden Bytes
CF40	20 F6 D4	JSR \$D4F6	Tracknummer aus Puffer holen
CF43	85 80	STA \$80	und als aktuell übernehmen
CF45	F0 1F	BEQ \$CF66	verzweige, wenn 0 (letzter Block)
CF47	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp holen
CF4A	F0 0B	BEQ \$CF57	verzweige, wenn relative Datei
CF4C	20 AB DD	JSR \$DDAB	auf Befehlscode Schreiben prüfen
CF4F	D0 06	BNE \$CF57	verzweige, wenn kein Schreib Job
CF51	20 8C CF	JSR \$CF8C	Puffer wechseln
CF54	4C 5D CF	JMP \$CF5D	weiter
CF57	20 8C CF	JSR \$CF8C	Puffer wechseln
CF5A	20 57 DE	JSR \$DE57	Befehlscode Lesen prüfen und an DC
CF5D	68	PLA	Sektornummer zurückholen
CF5E	85 81	STA \$81	und speichern
CF60	68	PLA	Tracknummer zurückholen
CF61	85 80	STA \$80	und speichern
CF63	4C 6F CF	JMP \$CF6F	weiter
CF66	68	PLA	Sektornummer zurückholen
CF67	85 81	STA \$81	und speichern
CF69	68	PLA	Tracknummer zurückholen
CF6A	85 80	STA \$80	und speichern
CF6C	20 8C CF	JSR \$CF8C	Puffer wechseln
CF6F	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
CF72	AA	TAX	und nach X
CF73	4C 99 D5	JMP \$D599	Ausführung des Jobs prüfen

CF76			'NO CHANNEL' ausgeben.
CF76	A9 70	LDA #\$70	Fehlernummer in A
CF78	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'70, NO CHANNEL' ausgeben

CF7B			Sucht nach freiem Puffer.
CF7B	20 09 CF	JSR \$CF09	Tabelle aktualisieren
CF7E	20 B7 DF	JSR \$DFB7	gewählter Puffer frei?
CF81	D0 08	BNE \$CF8B	Ende, wenn ja
CF83	20 8E D2	JSR \$D28E	anderen Puffer suchen
CF86	30 EE	BMI \$CF76	Fehler, wenn nicht gefunden
CF88	20 C2 DF	JSR \$DFC2	gefundenen Puffer inaktiv setzen
CF8B	60	RTS	Ende, ok

CF8C			Wechseln des Betriebszustandes eines Puffer von aktiv nach inaktiv und umgekehrt.
CF8C	A6 82	LDX \$82	aktuelle Kanalnummer
CF8E	B5 A7	LDA \$A7,X	Pufferstatustabelle
CF90	49 80	EOR #\$80	Pufferstatus wechseln
CF92	95 A7	STA \$A7,X	und wieder in Tabelle
CF94	B5 AE	LDA \$AE,X	zweite Statustabelle
CF96	49 80	EOR #\$80	ebenfalls Status wechseln
CF98	95 AE	STA \$AE,X	und abspeichern
CF9A	60	RTS	Ende

CF9B			Schreiben eines Bytes über den internen Schreibkanal in einen Puffer.
CF9B	A2 12	LDX #\$12	18 (Schreibkanal)
CF9D	86 83	STX \$83	als aktuelle Sekundaradresse
CF9F	20 07 D1	JSR \$D107	Schreibkanal suchen und öffnen
CFA2	20 00 C1	JSR \$C100	LED am Laufwerk einschalten
CFA5	20 25 D1	JSR \$D125	Dateityp holen
CFA8	90 05	BCC \$CFAF	verzweige, wenn kein relatives File
CFAA	A9 20	LDA #\$20	Kanalstatus in
CFAC	20 9D DD	JSR \$DD9D	Tabelle umdrehen
CFAF	A5 83	LDA \$83	aktuelle Sekundäradresse
CFB1	C9 0F	CMP #\$0F	15 (Kommandokanal) ?
CFB3	F0 23	BEQ \$CFD8	verzweige, wenn ja
CFB5	D0 08	BNE \$CFBF	unbedingter Sprung
CFB7	A5 84	LDA \$84	Sekundäradresse
CFB9	29 8F	AND #\$8F	
CFBB	C9 0F	CMP #\$0F	größer oder gleich 15 ?
CFBD	B0 19	BCS \$CFD8	verzweige, wenn ja
CFBF	20 25 D1	JSR \$D125	Dateityp holen
CFC2	B0 05	BCS \$CFC9	verzweige, wenn kein SEQ-File
CFC4	A5 85	LDA \$85	aktuelles Datenbyte
CFC6	4C 9D D1	JMP \$D19D	in Puffer schreiben
CFC9	D0 03	BNE \$CFCE	verzweige, wenn USR-File
CFCB	4C AB E0	JMP \$E0AB	Datenbyte in REL-File schreiben
CFCE	A5 85	LDA \$85	aktuelles Datenbyte
CFD0	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
CFD3	A4 82	LDY \$82	aktuelle Kanalnummer
CFD5	4C EE D3	JMP \$D3EE	nächstes Byte zur Ausgabe bereiten
CFD8	A9 04	LDA #\$04	Kanalnummer 4 für Kommandokanal
CFDA	85 82	STA \$82	setzen
CFDC	20 E8 D4	JSR \$D4E8	Pufferzeiger in Befehlspeicher
CFDF	C9 2A	CMP #\$2A	holen und testen ob Puffer voll

CFE1	F0 05	BEQ \$CFE8	verzweige, wenn ja
CFE3	A5 85	LDA \$85	aktuelles Datenbyte
CFE5	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
CFE8	A5 F8	LDA \$F8	auf EOF testen
CFEA	F0 01	BEQ \$CFED	verzweige, wenn kein EOF
CFEC	60	RTS	alles fertig; Ende
CFED	EE 55 02	INC \$0255	weiterer Befehl ist auszuführen
CFF0	60	RTS	Ende für diesen Durchgang

CFF1			Datenbyte in den Puffer schreiben.
CFF1	48	PHA	Datenbyte merken
CFF2	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
CFF5	10 06	BPL \$CFFD	verzweige, wenn Puffer ok
CFF7	68	PLA	Stack wiederherstellen
CFF8	A9 61	LDA #\$61	Fehlernummer in A
CFFA	4C C8 C1	JMP \$C1C8	'61, FILE NOT OPEN' ausgeben
CFFD	0A	ASL	Puffernummer mal 2
CFFE	AA	TAX	als Index in Tabelle
CFFF	68	PLA	Datenbyte zurückholen
D000	81 99	STA (\$99,X)	und in Puffer schreiben
D002	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger erhöhen
D004	60	RTS	und Ende

D005				INITIALIZE-Befehl
D005	20 D1 C1	JSR	\$C1D1	Parameter für Befehl prüfen
D008	20 42 D0	JSR	\$D042	Diskette initialisieren
D00B	4C 94 C1	JMP	\$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

D00E				Initialisieren eines Laufwerks, dessen Nummer in \$7F abgespeichert ist.
D00E	20 0F F1	JSR	\$F10F	BAM-Pointer holen
D011	A8	TAY		als Index in Tabelle
D012	B6 A7	LDX	\$A7,Y	entsprechende Kanalnummer holen
D014	E0 FF	CPX	#\$FF	Puffer reserviert ?
D016	D0 14	BNE	\$D02C	verzweige, wenn ja
D018	48	PHA		Puffernummer auf Stack
D019	20 8E D2	JSR	\$D28E	Puffer für BAM suchen
D01C	AA	TAX		Nummer testen
D01D	10 05	BPL	\$D024	verzweige, wenn Puffer gefunden
D01F	A9 70	LDA	#\$70	Fehlernummer in A
D021	20 48 E6	JSR	\$E648	'70, NO CHANNEL' ausgeben
D024	68	PLA		Puffernummer wieder vom Stack
D025	A8	TAY		als Index in Tabelle
D026	8A	TXA		neue Puffernummer
D027	09 80	ORA	#\$80	Puffer als belegt kennzeichnen
D029	99 A7 00	STA	\$00A7,Y	und in Tabelle abspeichern
D02C	8A	TXA		neue Puffernummer
D02D	29 0F	AND	#\$0F	Nummer isolieren
D02F	85 F9	STA	\$F9	als aktuelle Puffernummer merken
D031	A2 00	LDX	#\$00	
D033	86 81	STX	\$81	Sektor 0 setzen
D035	AE 85 FE	LDX	\$FE85	Wert 18
D038	86 80	STX	\$80	als Tracknummer setzen
D03A	20 D3 D6	JSR	\$D6D3	Parameter an DC für Jobcode
D03D	A9 B0	LDA	#\$B0	Befehlscode Suchen eines Sektors
D03F	4C 8C D5	JMP	\$D58C	Job ausführen

D042				BAM lesen und aktualisieren
D042	20 D1 F0	JSR	\$F0D1	Tracknummer der BAM löschen
D045	20 13 D3	JSR	\$D313	Kanal belegen
D048	20 0E D0	JSR	\$D00E	Puffer belegen; Header suchen
D04B	A6 7F	LDX	\$7F	Drivenummer
D04D	A9 00	LDA	#\$00	
D04F	9D 51 02	STA	\$0251,X	'BAM dirty flag' löschen
D052	8A	TXA		Drivenummer nach A
D053	0A	ASL		mal 2

D054	AA	TAX	als Index in Tabelle
D055	A5 16	LDA \$16	ID1
D057	95 12	STA \$12,X	übernehmen
D059	A5 17	LDA \$17	ID2
D05B	95 13	STA \$13,X	übernehmen
D05D	20 86 D5	JSR \$D586	Block lesen
D060	A5 F9	LDA \$F9	aktuelle Puffernummer
D062	0A	ASL	mal 2
D063	AA	TAX	als Index in Puffer
D064	A9 02	LDA #\$02	Pufferzeiger Lo
D066	95 99	STA \$99,X	auf \$0200 setzen
D068	A1 99	LDA (\$99,X)	Formatkennzeichen aus Puffer
D06A	A6 7F	LDX \$7F	Drivenummer
D06C	9D 01 01	STA \$0101,X	Formatkennzeichen merken
D06F	A9 00	LDA #\$00	
D071	95 1C	STA \$1C,X	kein Diskettenwechsel
D073	95 FF	STA \$FF,X	Laufwerk inaktiv

D075			Anzahl der freien Blöcke auf Diskette berechnen.
D075	20 3A EF	JSR \$EF3A	Pufferadresse nach \$6D/6E holen
D078	A0 04	LDY #\$04	4; Beginn der BAM
D07A	A9 00	LDA #\$00	Erster Additionswert
D07C	AA	TAX	Hi-Byte der Anzahl in X
D07D	18	CLC	Addition voroereiten
D07E	71 6D	ADC (\$6D),Y	plus Anzahl der freien Blocks/Track
D080	90 01	BCC \$D083	verzweige, wenn kein Überlauf
D082	E8	INX	Hi-Byte der Anzahl erhöhen
D083	C8	INY	Index auf nächsten Wert für die
D084	C8	INY	Addition einstellen
D085	C8	INY	(alle 4 Bytes ein neuer Wert)
D086	C8	INY	
D087	C0 48	CPY #\$48	Indexwert für Track 18 erreicht?
D089	F0 F8	BEQ \$D083	verzweige, wenn ja
D08B	C0 90	CPY #\$90	Indexwert für letzten Track?
D08D	D0 EE	BNE \$D07D	weitermachen, wenn nein
D08F	48	PHA	Lo-Byte der Anzahl merken
D090	8A	TXA	Hi-Byte der Anzahl nach A
D091	A6 7F	LDX \$7F	aktuelle Drivenummer
D093	9D FC 02	STA \$02FC,X	Hi-Byte abspeichern
D096	68	PLA	Lo-Byte zurückholen
D097	9D FA 02	STA \$02FA,X	und ebenfalls abspeichern
D09A	60	RTS	Ende

D09B				Beginn des Lesen eines Blocks
D09B	20 D0 D6	JSR \$D6D0		Parameter an DC übergeben
D09E	20 C3 D0	JSR \$D0C3		Befehl (Block Lesen) an DC geben
D0A1	20 99 D5	JSR \$D599		Ausführung des Jobs abwarten
D0A4	20 37 D1	JSR \$D137		erstes Byte aus Puffer holen
D0A7	85 80	STA \$80		als Tracknummer merken
D0A9	20 37 D1	JSR \$D137		zweites Byte aus Puffer holen
D0AC	85 81	STA \$81		als Sektornummer merken
D0AE	60	RTS		fertig

D0AF				Beginn des Lesen eines Blocks mit dem Folgebblock in einen zweiten Puffer.
D0AF	20 9B D0	JSR \$D09B		Lesen eines Block; Holen der Werte
D0B2	A5 80	LDA \$80		Tracknummer des nächsten Blocks
D0B4	D0 01	BNE \$D0B7		verzweige, wenn weiterer Block
D0B6	60	RTS		Ende, da letzter Block gelesen
D0B7	20 1E CF	JSR \$CF1E		auf Zweipufferbetrieb umschalten
D0BA	20 D0 D6	JSR \$D6D0		Parameter an DC übergeben
D0BD	20 C3 D0	JSR \$D0C3		Block in anderen Puffer lesen
D0C0	4C 1E CF	JMP \$CF1E		Puffer wieder umschalten

D0C3				Einstieg für Block lesen
D0C3	A9 80	LDA #\$80		\$80; Code für Lesen gewählt
D0C5	D0 02	BNE \$D0C9		unbedingter Sprung
D0C7	A9 90	LDA #\$90		Einstieg für Block schreiben
D0C9				\$90; Code für Schreiben gewählt
D0C9	8D 4D 02	STA \$024D		Code in Befehlspeicher
D0CC	20 93 DF	JSR \$DF93		Puffernummer holen
D0CF	AA	TAX		und nach X
D0D0	20 06 D5	JSR \$D506		Werte prüfen; Befehl an DC
D0D3	8A	TXA		Puffernummer nach A
D0D4	48	PHA		und merken
D0D5	0A	ASL		Puffernummer mal 2
D0D6	AA	TAX		und als Index in Tabelle
D0D7	A9 00	LDA #\$00		
D0D9	95 99	STA \$99,X		Pufferzeiger Lo auf Null
D0DB	20 25 D1	JSR \$D125		Filetyp holen
D0DE	C9 04	CMP #\$04		Test auf SEQ-File
D0E0	B0 06	BCS \$D0E8		verzweige, wenn kein SEQ-File
D0E2	F6 B5	INC \$B5,X		Recordnummer Lo
D0E4	D0 02	BNE \$D0E8		verzweige, wenn ungleich Null
D0E6	F6 BB	INC \$BB,X		Recordnummer Hi
D0E8	68	PLA		Puffernummer zurückholen

D0E9	AA	TAX	nach X
D0EA	60	RTS	Ende

D0EB Suchen und Eröffnen eines Kanals zum Lesen.

D0EB	A5 83	LDA \$83	aktuelle Sekundäradresse
D0ED	C9 13	CMP #\$13	mit 19 (Maximum) vergleichen
D0EF	90 02	BCC \$D0F3	verzweige, wenn kleiner
D0F1	29 0F	AND #\$0F	auf 15 begrenzen
D0F3	C9 0F	CMP #\$0F	mit 15 (Kommandokanal) vergleichen
D0F5	D0 02	BNE \$D0F9	verzweige, wenn nicht 15
D0F7	A9 10	LDA #\$10	16
D0F9	AA	TAX	nach X
D0FA	38	SEC	Flag für Kanal belegt setzen
D0FB	BD 2B 02	LDA \$022B,X	in Kanaltabelle suchen
D0FE	30 06	BMI \$D106	Ende mit SEC, wenn Kanal belegt
D100	29 0F	AND #\$0F	Kanalnummer isolieren
D102	85 82	STA \$82	und als aktuelle Nummer merken
D104	AA	TAX	Nummer nach X
D105	18	CLC	Flag für Kanal ok setzen
D106	60	RTS	Ende

D107 Suchen und Eröffnen eines Kanals zum Schreiben.

D107	A5 83	LDA \$83	aktuelle Sekundäradresse
D109	C9 13	CMP #\$13	vergleiche mit 19 (Maximum)
D10B	90 02	BCC \$D10F	verzweige, wenn kleiner
D10D	29 0F	AND #\$0F	auf 15 begrenzen
D10F	AA	TAX	SA als Index in Tabelle
D110	BD 2B 02	LDA \$022B,X	Kanal Status holen
D113	A8	TAY	nach Y
D114	0A	ASL	mal 2
D115	90 0A	BCC \$D121	verzweige, wenn Zahl positiv war
D117	30 0A	BMI \$D123	verzweige, wenn Bit 6 gesetzt war
D119	98	TYA	Nummer zurückholen
D11A	29 0F	AND #\$0F	auf 15 begrenzen
D11C	85 82	STA \$82	und als aktuelle Nummer speichern
D11E	AA	TAX	Nummer nach X
D11F	18	CLC	Flag für Kanal ok setzen
D120	60	RTS	Ende
D121	30 F6	BMI \$D119	verzweige, wenn Schreib/Lesekanal
D123	38	SEC	Flag für Kanal belegt setzen
D124	60	RTS	Ende; Fehler

D125			Aktuellen Filetyp holen und auf relatives File prüfen.
D125	A6 82	LDX \$82	aktuelle Kanalnummer
D127	B5 EC	LDA \$EC,X	Kanalfiletyp holen
D129	4A	LSR	Wert halbieren
D12A	29 07	AND #\$07	auf 7 begrenzen
D12C	C9 04	CMP #\$04	vergleiche mit REL-File
D12E	60	RTS	Ende

D12F			Puffer- und Kanalnummer holen und setzen.
D12F	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D132	0A	ASL	mal 2
D133	AA	TAX	nach X
D134	A4 82	LDY \$82	aktuelle Kanalnummer
D136	60	RTS	Ende

D137			Holen eines Bytes aus dem aktiven Puffer.
D137	20 2F D1	JSR \$D12F	Puffer- und Kanalnummer holen
D13A	B9 44 02	LDA \$0244,Y	Zeiger auf das letzte Zeichen
D13D	F0 12	BEQ \$D151	verzweige, wenn Null
D13F	A1 99	LDA (\$99,X)	Byte aus Puffer holen
D141	48	PHA	merken
D142	B5 99	LDA \$99,X	Pufferzeiger Lo holen
D144	D9 44 02	CMP \$0244,Y	mit Endezeiger vergleichen
D147	D0 04	BNE \$D14D	verzweige, wenn noch nicht Ende
D149	A9 FF	LDA #\$FF	256
D14B	95 99	STA \$99,X	als Pufferzeiger Lo setzen
D14D	68	PLA	Byte zurückholen
D14E	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger Lo erhöhen
D150	60	RTS	Ende
D151	A1 99	LDA (\$99,X)	Byte aus Puffer holen
D153	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger Lo erhöhen
D155	60	RTS	Ende

D156			Holen eines Bytes aus einer Datei. Wenn nötig, wird der nächste Block der Datei gelesen. Es wird ein EOI-Signal in \$F2 übergeben, falls das letzte Byte gelesen wurde.
D156	20 37 D1	JSR \$D137	Byte aus Puffer holen
D159	D0 36	BNE \$D191	verzweige, wenn Pufferzeiger Lo <>0
D15B	85 85	STA \$85	Byte merken

D15D	B9 44 02	LDA \$0244,Y	Endezeiger
D160	F0 08	BEQ \$D16A	verzweige, wenn Null
D162	A9 80	LDA #\$80	Wert für Lesen
D164	99 F2 00	STA \$00F2,Y	als Kanal Status speichern
D167	A5 85	LDA \$85	Byte zurückholen
D169	60	RTS	Ende
D16A	20 1E CF	JSR \$CF1E	Folgeblock lesen
D16D	A9 00	LDA #\$00	
D16F	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null (A) setzen
D172	20 37 D1	JSR \$D137	erstes Byte aus Puffer holen
D175	C9 00	CMP #\$00	Tracknummer gleich Null?
D177	F0 19	BEQ \$D192	verzweige, wenn letzter Block
D179	85 80	STA \$80	Tracknummer abspeichern
D17B	20 37 D1	JSR \$D137	zweites Byte aus Puffer holen
D17E	85 81	STA \$81	als Folgesektor merken
D180	20 1E CF	JSR \$CF1E	Folgeblock in anderen Puffer lesen
D183	20 D3 D1	JSR \$D1D3	Puffer- und Drivenummer setzen
D186	20 D0 D6	JSR \$D6D0	Parameter an DC übergeben
D189	20 C3 D0	JSR \$D0C3	Befehl für Lesen an DC übergeben
D18C	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln; Block lesen
D18F	A5 85	LDA \$85	Byte zurückholen
D191	60	RTS	Ende
D192	20 37 D1	JSR \$D137	nächstes Byte aus Puffer holen
D195	A4 82	LDY \$82	Kanalnummer als Index in Tabelle
D197	99 44 02	STA \$0244,Y	Byte als Endezeiger merken
D19A	A5 85	LDA \$85	Byte zurückholen
D19C	60	RTS	Ende

D19D Schreiben eines Bytes in den aktiven Puffer. Wird der Puffer dadurch gefüllt, so wird er auf Diskette geschrieben.

D19D	20 F1 CF	JSR \$CFF1	Byte in Puffer schreiben
D1A0	F0 01	BEQ \$D1A3	verzweige, wenn Puffer voll
D1A2	60	RTS	Ende, wenn noch nicht voll
D1A3	20 D3 D1	JSR \$D1D3	Drive- und Puffernummer holen
D1A6	20 1E F1	JSR \$F11E	nächsten freien Block in BAM suchen
D1A9	A9 00	LDA #\$00	
D1AB	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null (A) setzan
D1AE	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
D1B0	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
D1B3	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
D1B5	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
D1B8	20 C7 D0	JSR \$D0C7	Block auf Diskette schreiben

D1BB	20 1E CF	JSR \$CF1E	auf Zweitpuffer umschalten
D1BE	20 D0 D6	JSR \$D6D0	Parameter für nächsten Block an DC
D1C1	A9 02	LDA #\$02	
D1C3	4C C8 D4	JMP \$D4C8	Pufferzeiger auf 2 (A) setzen

D1C6			Erhöhen des aktuellen Pufferzeigers
D1C6	85 6F	STA \$6F	Wert Zwischenspeichern
D1C8	20 E8 D4	JSR \$D4E8	aktiven Pufferzeiger holen
D1CB	18	CLC	
D1CC	65 6F	ADC \$6F	zu gespeichertem Wert addieren
D1CE	95 99	STA \$99,X	und Pufferzeiger neu setzen
D1D0	85 94	STA \$94	Directorypufferzeiger Lo setzen
D1D2	60	RTS	Ende

D1D3			Holen und setzen der Laufwerksnummer.
D1D3	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D1D6	AA	TAX	nach X
D1D7	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Tabelle mit Pufferbefehlscodes
D1DA	29 01	AND #\$01	daraus Drivenummer isolieren
D1DC	85 7F	STA \$7F	und als aktuelle Nummer speichern
D1DE	60	RTS	Ende

D1DF			Routine zum Suchen eines Kanals und des zugehörigen Puffer. Erfolgt der Einsprung bei \$D1DF, so wird ein Schreibkanal gesucht.
D1DF	38	SEC	Flag für Schreibkanal setzen
D1E0	B0 01	BCS \$D1E3	unbedingter Sprung
D1E2			Bei Einsprung ab \$D1E2 wird ein Lesekanal gesucht.
D1E2	18	CLC	Flag für Lesekanal setzen
D1E3	08	PHP	und merken
D1E4	85 6F	STA \$6F	A muß Anzahl der Puffer enthalten
D1E6	20 27 D2	JSR \$D227	Kanal schließen
D1E9	20 7F D3	JSR \$D37F	nächsten freien Kanal belegen
D1EC	85 82	STA \$82	Kanalnummer übernehmen
D1EE	A6 83	LDX \$83	Sekundäradresse als Index
D1F0	28	PLP	Flags zurückholen
D1F1	90 02	BCC \$D1F5	verzweige, wenn Lesekanal gewünscht
D1F3	09 80	ORA #\$80	Schreibstatus
D1F5	9D 2B 02	STA \$022B,X	in Tabelle setzen
D1F8	29 3F	AND #\$3F	Kanalnummer wieder isolieren
D1FA	A8	TAY	als Index in Tabelle

D1FB	A9 FF	LDA #	\$FF	Code für Puffer unbenutzt
D1FD	99 A7 00	STA	\$00A7,Y	in Belegungstabellen schreiben
D200	99 AE 00	STA	\$00AE,Y	
D203	99 CD 00	STA	\$00CD,Y	
D206	C6 6F	DEC	\$6F	Anzahl der Puffer erniedrigen
D208	30 1C	BMI	\$D226	verzweige, wenn kleiner Null
D20A	20 8E D2	JSR	\$D28E	Puffer suchen
D20D	10 08	BPL	\$D217	verzweige, wenn gefunden
D20F	20 5A D2	JSR	\$D25A	Belegung in Tabellen löschen
D212	A9 70	LDA	#	70 Nummer der Fehlermeldung
D214	4C C8 C1	JMP	\$C1C8	"70, NO CHANNEL" ausgeben
D217	99 A7 00	STA	\$00A7,Y	Puffernummer in Belegungstabelle
D21A	C6 6F	DEC	\$6F	Anzahl der benötigten Puffer
D21C	30 08	BMI	\$D226	verzweige, wenn kleiner Null
D21E	20 8E D2	JSR	\$D28E	Puffer suchen
D221	30 EC	BMI	\$D20F	verzweige, wenn nicht gefunden
D223	99 AE 00	STA	\$00AE,Y	Puffernummer in Belegungstabelle
D226	60	RTS		Ende

D227				Freigeben aller Schreib-/Lesekanäle außer dem Kommandokanal durch Löschen der Belegungen in den Tabellen.
D227	A5 83	LDA	\$83	Sekundäradresse
D229	C9 0F	CMP	#	\$0F mit 15 vergleichen
D22B	D0 01	BNE	\$D22E	verzweige, wenn nein
D22D	60	RTS		Ende
D22E	A6 83	LDX	\$83	Sekundäradresse als Index
D230	BD 2B 02	LDA	\$022B,X	Kanal Status holen
D233	C9 FF	CMP	#	\$FF Kanal unbenutzt ?
D235	F0 22	BEQ	\$D259	verzweige, wenn ja
D237	29 3F	AND	#	\$3F Kanalnummer isolieren
D239	85 82	STA	\$82	und abspeichern
D23B	A9 FF	LDA	#	\$FF Code für Puffer unbenutzt
D23D	9D 2B 02	STA	\$022B,X	in Tabelle eintragen
D240	A6 82	LDX	\$82	aktuelle Kanalnummer
D242	A9 00	LDA	#	\$00
D244	95 F2	STA	\$F2,X	Flags in Tabelle löschen
D246	20 5A D2	JSR	\$D25A	Puffer wieder freigeben
D249	A6 82	LDX	\$82	Kanalnummer
D24B	A9 01	LDA	#	\$01 Bitflag für Kanalnummer
D24D	CA	DEX		
D24E	30 03	BMI	\$D253	an richtige Position schieben
D250	0A	ASL		

D251	D0 FA	BNE \$D24D	
D253	0D 56 02	ORA \$0256	und in Register eintragen
D256	8D 56 02	STA \$0256	
D259	60	RTS	Ende

D25A Puffer und dessen Kanalzuordnung freigeben.

D25A	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer als Index
D25C	B5 A7	LDA \$A7,X	zugehörige Puffernummer
D25E	C9 FF	CMP #\$FF	Puffer zugeordnet
D260	F0 09	BEQ \$D26B	verzweige, wenn nein
D262	48	PHA	Puffernummer merken
D263	A9 FF	LDA #\$FF	
D265	95 A7	STA \$A7,X	Pufferzuordnung löschen
D267	68	PLA	Puffernummer zurückholen
D268	20 F3 D2	JSR \$D2F3	Puffer freigeben
D26B	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
D26D	B5 AE	LDA \$AE,X	zugehörige Puffernummer
D26F	C9 FF	CMP #\$FF	Puffer belegt ?
D271	F0 09	BEQ \$D27C	verzweige, wenn nein
D273	48	PHA	Puffernummer merken
D274	A9 FF	LDA #\$FF	
D276	95 AE	STA \$AE,X	Pufferzuordnung löschen
D278	68	PLA	Puffernummer zurückholen
D279	20 F3 D2	JSR \$D2F3	Puffer freigeben
D27C	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
D27E	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer
D280	C9 FF	CMP #\$FF	Puffer belegt ?
D282	F0 09	BEQ \$D28D	verzweige, wenn nein
D284	48	PHA	Puffernummer merken
D285	A9 FF	LDA #\$FF	
D287	95 CD	STA \$CD,X	Pufferzuordnung löschen
D289	68	PLA	Puffernummer zurückholen
D28A	20 F3 D2	JSR \$D2F3	Puffer freigeben
D28D	60	RTS	Ende

D28E Suchen eines Puffers

D28E	98	TYA	Puffernummer in Y
D28F	48	PHA	merken
D290	A0 01	LDY #\$01	
D292	20 BA D2	JSR \$D2BA	freien Puffer suchen
D295	10 0C	BPL \$D2A3	verzweige, wenn gefunden
D297	88	DEY	
D298	20 BA D2	JSR \$D2BA	noch einmal versuchen

D29B	10 06	BPL \$D2A3	verzweige, wenn gefunden
D29D	20 39 D3	JSR \$D339	inaktiven Puffer 'stehlen'
D2A0	AA	TAX	Puffernummer nach X
D2A1	30 13	BMI \$D2B6	verzweige, wenn kein Puffer
D2A3	B5 00	LDA \$00,X	Jobcode
D2A5	30 FC	BMI \$D2A3	warten auf Ende des Jobs
D2A7	A5 7F	LDA \$7F	aktuelle Drivenummer
D2A9	95 00	STA \$00,X	Jobcode löschen
D2AB	9D 5B 02	STA \$025B,X	
D2AE	8A	TXA	Puffernummer zurückholen
D2AF	0A	ASL	mal 2
D2B0	A8	TAY	als Index in Tabelle
D2B1	A9 02	LDA #\$02	Wert für Pufferzeiger Lo
D2B3	99 99 00	STA \$0099,Y	Pufferzeiger auf 3. Byte
D2B6	68	PLA	Puffernummer zurückholen
D2B7	A8	TAY	und nach Y
D2B8	8A	TXA	Nummer des gefundenen Puffers
D2B9	60	RTS	Ende

D2BA Suchen eines freien Puffers. Y bestimmt die Puffernummern:
Y=0 heißt Puffer 0-7;
Y=1 heißt Puffer 8-15.
War die Suche erfolgreich, so enthält X die Puffernummer; sonst enthält X den Wert \$FF.

D2BA	A2 07	LDX #\$07	Wert für Bittest
D2BC	B9 4F 02	LDA \$024F,Y	Pufferbelegungsspeicher
D2BF	3D E9 EF	AND \$EFE9,X	auf Belegung testen
D2C2	F0 04	BEQ \$D2C8	verzweige, wenn Puffer frei
D2C4	CA	DEX	nächsten Puffer
D2C5	10 F5	BPL \$D2BC	und weitermachen
D2C7	60	RTS	Ende, wenn kein freier Puffer
D2C8	B9 4F 02	LDA \$024F,Y	Pufferbelegungstabelle
D2CB	5D E9 EF	EOR \$EFE9,X	Puffer belegen
D2CE	99 4F 02	STA \$024F,Y	und in Tabelle merken
D2D1	8A	TXA	Puffernummer
D2D2	88	DEY	
D2D3	30 03	BMI \$D2D8	verzweige, wenn Puffer 0-7
D2D5	18	CLC	
D2D6	69 08	ADC #\$08	Puffer 8-15
D2D8	AA	TAX	Puffernummer
D2D9	60	RTS	Ende
D2DA	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer als Index

D2DC	B5 A7	LDA \$A7,X	zugehörige Puffernummer
D2DE	30 09	BMI \$D2E9	verzweige, wenn Puffer frei
D2E0	8A	TXA	Kanalnummer
D2E1	18	CLC	
D2E2	69 07	ADC #\$07	ergibt maximale Anzahl
D2E4	AA	TAX	
D2E5	B5 A7	LDA \$A7,X	alternative Puffernummer holen
D2E7	10 F0	BPL \$D2D9	Ende, wenn auch belegt
D2E9	C9 FF	CMP #\$FF	Puffer frei ?
D2EB	F0 EC	BEQ \$D2D9	verzweige, wenn ja
D2ED	48	PHA	Puffernummer merken
D2EE	A9 FF	LDA #\$FF	
D2F0	95 A7	STA \$A7,X	Puffer freigeben
D2F2	68	PLA	Puffernummer zurückholen
D2F3	29 0F	AND #\$0F	und auf 15 begrenzen
D2F5	A8	TAY	nach Y
D2F6	C8	INY	
D2F7	A2 10	LDX #\$10	
D2F9	6E 50 02	ROR \$0250	
D2FC	6E 4F 02	ROR \$024F	Belegung in Register eintragen
D2FF	88	DEY	
D300	D0 01	BNE \$D303	
D302	18	CLC	
D303	CA	DEX	
D304	10 F3	BPL \$D2F9	
D306	60	RTS	Ende

D307			Alle Kanäle außer dem Kommandokanal löschen und freigeben.
D307	A9 0E	LDA #\$0E	14
D309	85 83	STA \$83	als Sekundäradresse
D30B	20 27 D2	JSR \$D227	Kanal schließen
D30E	C6 83	DEC \$83	nächste Sekundäradresse
D310	D0 F9	BNE \$D30B	und Kanal ebenfalls schließen
D312	60	RTS	Ende

D313			Alle Kanäle des anderen Laufwerks schließen; außer dem Kommandokanal.
D313	A9 0E	LDA #\$0E	14
D315	85 83	STA \$83	als Sekundäradresse
D317	A6 83	LDX \$83	SA als Index in Tabelle
D319	BD 2B 02	LDA \$022B,X	Kanalstatus holen
D31C	C9 FF	CMP #\$FF	Kanal in Betrieb ?
D31E	F0 14	BEQ \$D334	verzweige, wenn nein

D320	29 3F	AND #3F	Kanalnummer isolieren
D322	85 82	STA \$82	und übernehmen
D324	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D327	AA	TAX	nach X
D328	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Jobtabelle
D32B	29 01	AND #01	Drivenummer isolieren
D32D	C5 7F	CMP \$7F	mit aktueller Nummer vergleichen
D32F	D0 03	BNE \$D334	verzweige, wenn ungleich
D331	20 27 D2	JSR \$D227	Kanal freigeben
D334	C6 83	DEC \$83	nächste Sekundäradresse
D336	10 DF	BPL \$D317	und weitermachen
D338	60	RTS	Ende

D339 'Stehlen' eines inaktiven Puffers, der anhand der Tabelle gefunden wird. Die Nummer dieses Puffers wird in A übergeben.

D339	A5 6F	LDA \$6F	Kanalnummer
D33B	48	PHA	merken
D33C	A0 00	LDY #00	Index in Tabelle
D33E	B6 FA	LDX \$FA,Y	Kanalnummer holen
D340	B5 A7	LDA \$A7,X	zugehörige Puffernummer
D342	10 04	BPL \$D348	verzweige, wenn Puffer belegt
D344	C9 FF	CMP #FF	Puffer frei ?
D346	D0 16	BNE \$D35E	verzweige, wenn nein
D348	8A	TXA	Kanalnummer
D349	18	CLC	maximale Anzahl an Kanälen
D34A	69 07	ADC #07	voraussetzen
D34C	AA	TAX	um alternative Puffernummer
D34D	B5 A7	LDA \$A7,X	zu holen
D34F	10 04	BPL \$D355	verzweige, wenn ebenfalls belegt
D351	C9 FF	CMP #FF	Puffer frei ?
D353	D0 09	BNE \$D35E	verzweige, wenn nein
D355	C8	INY	nächste Kanalnummer
D356	C0 05	CPY #05	und
D358	90 E4	BCC \$D33E	weitermachen
D35A	A2 FF	LDX #FF	Code für Fehler
D35C	D0 1C	BNE \$D37A	unbedingter Sprung; Ende
D35E	86 6F	STX \$6F	Kanalnummer merken
D360	29 3F	AND #3F	Puffernummer isolieren
D362	AA	TAX	als Index
D363	B5 00	LDA \$00,X	zugehörigen Jobcode holen
D365	30 FC	BMI \$D363	auf Ende des Jobs warten
D367	C9 02	CMP #02	Fehler aufgetreten ?

D369	90 08	BCC \$D373	verzweige, wenn nein
D36B	A6 6F	LDX \$6F	Kanalnummer
D36D	E0 07	CPX #\$07	mit Maximum vergleichen
D36F	90 D7	BCC \$D348	weitermachen, wenn kleiner
D371	B0 E2	BCS \$D355	unbedingter Sprung
D373	A4 6F	LDY \$6F	Kanalnummer als Index
D375	A9 FF	LDA #\$FF	
D377	99 A7 00	STA \$00A7,Y	Puffer freigeben
D37A	68	PLA	alte Kanalnummer zurückholen
D37B	85 6F	STA \$6F	und wieder abspeichern
D37D	8A	TXA	Puffernummer
D37E	60	RTS	Ende

D37F			Freien Kanal suchen und belegen.
D37F	A0 00	LDY #\$00	
D381	A9 01	LDA #\$01	Bitflag für Kanalbelegung
D383	2C 56 02	BIT \$0256	Kanal frei ?
D386	D0 09	BNE \$D391	verzweige, wenn ja
D388	C8	INY	
D389	0A	ASL	Flag für nächsten Kanal
D38A	D0 F7	BNE \$D383	und weitermachen
D38C	A9 70	LDA #\$70	Fehlernummer in A
D38E	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"70, NO CHANNEL" ausgeben
D391	49 FF	EOR #\$FF	Kanal belegen
D393	2D 56 02	AND \$0256	
D396	8D 56 02	STA \$0256	und in Tabelle anzeigen
D399	98	TYA	Kanalnummer
D39A	60	RTS	Ende

D39B			Nächstes Byte eines Kanals holen.
D39B	20 EB D0	JSR \$D0EB	Kanal zum Lesen öffnen
D39E	20 00 C1	JSR \$C100	LED am Laufwerk einschalten
D3A1	20 AA D3	JSR \$D3AA	Byte über Kanal holen
D3A4	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
D3A6	BD 3E 02	LDA \$023E,X	aktuelles Byte in A
D3A9	60	RTS	Ende

D3AA			Nächstes Byte irgendeines Files holen.
D3AA	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
D3AC	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp holen
D3AF	D0 03	BNE \$D3B4	verzweige, wenn keine REL-Datei
D3B1	4C 20 E1	JMP \$E120	REL-Datei bearbeiten
D3B4	A5 83	LDA \$83	aktuelle Sekundäradresse

D3B6	C9 0F	CMP #0F	auf Kommandokanal prüfen
D3B8	F0 5A	BEQ \$D414	verzweige, wenn Kommandokanal
D3BA	B5 F2	LDA \$F2,X	Kanalstatus holen
D3BC	29 08	AND #08	auf EOI prüfen
D3BE	D0 13	BNE \$D3D3	verzweige bei keinem EOI
D3C0	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp holen
D3C3	C9 07	CMP #07	Direktzugriffsdatei ?
D3C5	D0 07	BNE \$D3CE	verzweige, wenn nein
D3C7	A9 89	LDA #89	Flags für Direktzugriff
D3C9	95 F2	STA \$F2,X	in Tabelle setzen
D3CB	4C DE D3	JMP \$D3DE	Byte für Direktzugriff holen
D3CE	A9 00	LDA #00	
D3D0	95 F2	STA \$F2,X	Kanal Status löschen; EOI
D3D2	60	RTS	Ende
D3D3	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
D3D5	F0 32	BEQ \$D409	verzweige, wenn LOAD
D3D7	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp holen
D3DA	C9 04	CMP #04	Direktzugriff ?
D3DC	90 22	BCC \$D400	verzweige, wenn nein
D3DE	20 2F D1	JSR \$D12F	Puffer- und Kanalnummer holen
D3E1	B5 99	LDA \$99,X	Pufferzeiger Lo
D3E3	D9 44 02	CMP \$0244,Y	gleich Endezeiger ?
D3E6	D0 04	BNE \$D3EC	verzweige, wenn nein
D3E8	A9 00	LDA #00	
D3EA	95 99	STA \$99,X	Pufferzeiger Lo auf Null setzen
D3EC	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger Lo erhöhen
D3EE	A1 99	LDA (\$99,X)	Byte aus Puffer holen
D3F0	99 3E 02	STA \$023E,Y	in Tabelle für Ausgabe
D3F3	B5 99	LDA \$99,X	Pufferzeiger Lo
D3F5	D9 44 02	CMP \$0244,Y	gleich Endezeiger ?
D3F8	D0 05	BNE \$D3FF	verzweige, wenn nein
D3FA	A9 81	LDA #81	letztes Zeichen;
D3FC	99 F2 00	STA \$00F2,Y	EOI setzen
D3FF	60	RTS	Ende
D400	20 56 D1	JSR \$D156	Byte aus Puffer holen
D403	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
D405	9D 3E 02	STA \$023E,X	Byte in Tabelle für Ausgabe
D408	60	RTS	Ende
D409	AD 54 02	LDA \$0254	Flag für Directory
D40C	F0 F2	BEQ \$D400	verzweige, wenn nicht gesetzt
D40E	20 67 ED	JSR \$ED67	Bytes aus Directory holen
D411	4C 03 D4	JMP \$D403	Ende

D414 Lesen eines Bytes aus dem Fehlerkanal.

D414	20 E8 D4	JSR \$D4E8	aktiven Pufferzeiger holen
D417	C9 D4	CMP #\$D4	Error-Puffer ?
D419	D0 18	BNE \$D433	verzweige, wenn nein
D41B	A5 95	LDA \$95	Zeiger auf Directorypuffer Hi
D41D	C9 02	CMP #\$02	zeigt auf Fehlerpuffer ?
D41F	D0 12	BNE \$D433	verzweige, wenn nein
D421	A9 0D	LDA #\$0D	'RETURN'
D423	85 85	STA \$85	ins Ausgaberegister
D425	20 23 C1	JSR \$C123	Fehlerflags löschen
D428	A9 00	LDA #\$00	Code für 'OK'-Meldung
D42A	20 C1 E6	JSR \$E6C1	Meldung bereitstellen
D42D	C6 A5	DEC \$A5	Zeiger in Error-Puffer Lo minus 1
D42F	A9 80	LDA #\$80	Flag für EOF löschen
D431	D0 12	BNE \$D445	unbedingter Sprung
D433	20 37 D1	JSR \$D137	Byte holen
D436	85 85	STA \$85	ins Ausgaberegister
D438	D0 09	BNE \$D443	verzweige, wenn Byte ungleich Null
D43A	A9 D4	LDA #\$D4	Wert für Error-Puffer-Zeiger Lo
D43C	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger setzen
D43F	A9 02	LDA #\$02	
D441	95 9A	STA \$9A,X	Pufferzeiger Hi setzen
D443	A9 88	LDA #\$88	READ-Flag
D445	85 F7	STA \$F7	setzen
D447	A5 85	LDA \$85	Datenbyte
D449	8D 43 02	STA \$0243	für Ausgabe bereitstellen
D44C	60	RTS	Ende

D44D			Lesen des nächsten Blocks eines Files und setze ein EOF-Signal, falls der Linker der Spur dieses Blocks gleich \$00 ist.
D44D	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D450	0A	ASL	mal 2
D451	AA	TAX	als Index in Tabelle
D452	A9 00	LDA #\$00	
D454	95 99	STA \$99,X	Pufferzeiger Lo auf Null
D456	A1 99	LDA (\$99,X)	Tracknummer aus Puffer holen
D458	F0 05	BEQ \$D45F	verzweige, wenn kein Folgebloch
D45A	D6 99	DEC \$99,X	Pufferzeiger Lo inaktiv setzen
D45C	4C 56 D1	JMP \$D156	Folgebloch lesen
D45F	60	RTS	Ende

D460			Routine zur Übergabe der Parameter an den DC. Bei Einsprung ab \$D460
D460	A9 80	LDA #\$80	Jobcode für Lesen
D462	D0 02	BNE \$D466	unbedingter Sprung
D464			wird der Kode zum Lesen (\$83); bei Einsprung ab \$D464 der Kode zum Schreiben (\$90) übergeben. Anschließend wird das Kommando ausgeführt.
D464	A9 90	LDA #\$90	Jobcode für Schreiben
D466	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
D468	8D 4D 02	STA \$024D	in Jobtabelle eintragen
D46B	A5 F9	LDA \$F9	aktuelle Puffernummer
D46D	20 D3 D6	JSR \$D6D3	Parameter an Disk-Controller
D470	A6 F9	LDX \$F9	aktuelle Puffernummer
D472	4C 93 D5	JMP \$D593	Job ausführen

D475			Öffnen eines Kanals zum Lesen. Der Filetyp wird auf SEQ gesetzt. Anschließend wird der Block gelesen.
D475	A9 01	LDA #\$01	Nummer für SEQ
D477	8D 4A 02	STA \$024A	setzen
D47A	A9 11	LDA #\$11	17 (READ)
D47C	85 83	STA \$83	als Sekundäradresse setzen
D47E	20 46 DC	JSR \$DC46	Puffer belegen; Block lesen
D481	A9 02	LDA #\$02	Wert für Pufferzeiger
D483	4C C8 D4	JMP \$D4C8	Pufferzeiger setzen; Ende

D486			Öffnen eines internen Schreibkanals
D486	A9 12	LDA #\$12	18 (WRITE)
D488	85 83	STA \$83	als Sekundäradresse setzen
D48A	4C DA DC	JMP \$DCDA	Schreibkanal öffnen

D48D			Belegen und Schreiben des nächsten Directory Blocks.
D48D	20 3B DE	JSR \$DE3B	Track- und Sektornummer holen
D490	A9 01	LDA #\$01	
D492	85 6F	STA \$6F	ein Block
D494	A5 69	LDA \$69	Abstand der Sektoren (10)
D496	48	PHA	merken
D497	A9 03	LDA #\$03	durch 3 bei Directory
D499	85 69	STA \$69	ersetzen
D49B	20 2D F1	JSR \$F12D	nächsten freien Block holen
D49E	68	PLA	Schrittweite zurückholen
D49F	85 69	STA \$69	und abspeichern

D4A1	A9 00	LDA	#\$00	
D4A3	20 C8 D4	JSR	\$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
D4A6	A5 80	LDA	\$80	Tracknummer
D4A8	20 F1 CF	JSR	\$CFF1	in Puffer schreiben
D4AB	A5 81	LDA	\$81	Sektornummer
D4AD	20 F1 CF	JSR	\$CFF1	in Puffer schreiben
D4B0	20 C7 D0	JSR	\$D0C7	Block auf Diskette schreiben
D4B3	20 99 D5	JSR	\$D599	Ende des Jobs abwarten
D4B6	A9 00	LDA	#\$00	
D4B8	20 C8 D4	JSR	\$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
D4BB	20 F1 CF	JSR	\$CFF1	Puffer mit \$00 füllen
D4BE	D0 FB	BNE	\$D4BB	
D4C0	20 F1 CF	JSR	\$CFF1	Null als Tracknummer in Puffer
D4C3	A9 FF	LDA	\$\$FF	256 Bytes als Anzahl
D4C5	4C F1 CF	JMP	\$CFF1	in Puffer schreiben; Ende

D4C8 Setzen des aktuellen Pufferzeigers. A enthält den neuen Wert, auf den gesetzt werden soll.

D4C8	85 6F	STA	\$6F	Wert merken
D4CA	20 93 DF	JSR	\$DF93	aktuelle Puffernummer holen
D4CD	0A	ASL		mal 2
D4CE	AA	TAX		als Index in Tabelle
D4CF	B5 9A	LDA	\$9A,X	Pufferzeiger Hi
D4D1	85 95	STA	\$95	übernehmen
D4D3	A5 6F	LDA	\$6F	neuen Wert für Pufferzeiger Lo
D4D5	95 99	STA	\$99,X	übernehmen
D4D7	85 94	STA	\$94	
D4D9	60	RTS		Ende

D4DA Beide internen Kanäle (Lese- und Schreibkanal) schließen.

D4DA	A9 11	LDA	#\$11	17 (READ)
D4DC	85 83	STA	\$83	als Sekundäradresse setzen
D4DE	20 27 D2	JSR	\$D227	Kanal schließen
D4E1	A9 12	LDA	#\$12	18 (WRITE)
D4E3	85 83	STA	\$83	als Sekundäradresse setzen
D4E5	4C 27 D2	JMP	\$D227	Kanal schließen; Ende

D4E8 Aktuellen Pufferzeiger setzen.

D4E8	20 93 DF	JSR	\$DF93	Puffernummer holen
D4EB	0A	ASL		mal 2
D4EC	AA	TAX		als Index in Tabelle
D4ED	B5 9A	LDA	\$9A,X	Pufferzeiger Hi

D4EF	85 95	STA \$95	übernehmen
D4F1	B5 99	LDA \$99,X	Pufferzeiger Lo
D4F3	85 94	STA \$94	übernehmen
D4F5	60	RTS	Ende

D4F6 Lesen eines Bytes aus dem aktuellen Puffer. A enthält bei Einsprung die Nummer des gewünschten Bytes und bei der Rückkehr aus der Routine das gelesene Byte.

D4F6	85 71	STA \$71	A als Zeiger Lo merken
D4F8	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D4FB	AA	TAX	nach X
D4FC	BD E0 FE	LDA \$FEE0,X	Pufferadresse Hi holen
D4FF	85 72	STA \$72	als Zeiger Hi merken
D501	A0 00	LDY #\$00	
D503	B1 71	LDA (\$71),Y	Byte aus Puffer holen
D505	60	RTS	Ende

D506 Überprüfen von Spur- und Sektornummer für Jobschleife. X enthält die Puffernummer und \$024D den Kode für den Job.

D506	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Befehlscode aus Tabelle holen
D509	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
D50B	0D 4D 02	ORA \$024D	mit Jobcode verknüpfen
D50E	48	PHA	und merken
D50F	86 F9	STX \$F9	Puffernummer setzen
D511	8A	TXA	
D512	0A	ASL	mal 2
D513	AA	TAX	als Index in Tabelle
D514	B5 07	LDA \$07,X	Sektornummer das Jobs
D516	8D 4D 02	STA \$024D	merken
D519	B5 06	LDA \$06,X	Tracknummer das Jobs
D51B	F0 2D	BEQ \$D54A	Fehler, wenn Null
D51D	CD D7 FE	CMP \$FED7	vergleiche mit 36
D520	B0 28	BCS \$D54A	Fehler, wenn größer gleich
D522	AA	TAX	
D523	68	PLA	Jobcode zurückholen
D524	48	PHA	Stack wiederherstellen
D525	29 F0	AND #\$F0	Jobcode isolieren
D527	C9 90	CMP #\$90	Code für Schreiben ?
D529	D0 4F	BNE \$D57A	verzweige, wenn nein
D52B	68	PLA	Jobcode zurückholen

D52C	48	PHA		Stack wiederherstellen
D52D	4A	LSR		auf Drive 1 prüfen
D52E	B0 05	BCS	\$D535	verzweige, wenn Drive 1
D530	AD 01 01	LDA	\$0101	Formatkennzeichen Drive 0
D533	90 03	BCC	\$D538	unbedingter Sprung
D535	AD 02 01	LDA	\$0102	Formatkennzeichen Drive 1
D538	F0 05	BEQ	\$D53F	verzweige, wenn Null
D53A	CD D5 FE	CMP	\$FED5	vergleiche mit 'A'
D53D	D0 33	BNE	\$D572	verzweige, wenn ungleich
D53F	8A	TXA		Tracknummer
D540	20 4B F2	JSR	\$F24B	maximale Sektornummer holen
D543	CD 4D 02	CMP	\$024D	mit Sektornummer vergleichen
D546	F0 02	BEQ	\$D54A	Fehler, wenn gleich
D548	B0 30	BCS	\$D57A	verzweige, wenn ok
D54A	20 52 D5	JSR	\$D552	Track- und Sektornummer holen
D54D	A9 66	LDA	#\$66	Fehlernummer in A
D54F	4C 45 E6	JMP	SE645	"66, ILLEGAL TRACK OR SECTOR"

D552				Holt Track- und Sektornummer für den aktuellen Job.
D552	A5 F9	LDA	\$F9	aktuelle Puffernummer
D554	0A	ASL		mal 2
D555	AA	TAX		als Index in Tabelle
D556	B5 06	LDA	\$06,X	Tracknummer aus Jobspeicher
D558	85 80	STA	\$80	übernehmen
D55A	B5 07	LDA	\$07,X	Sektornummer aus Jobspeicher
D55C	85 81	STA	\$81	übernehmen
D55E	60	RTS		Ende

D55F				Überprüfen auf legale Track- und Sektornummern.
D55F	A5 80	LDA	\$80	Tracknummer
D561	F0 EA	BEQ	\$D54D	Fehler, wenn Null
D563	CD D7 FE	CMP	\$FED7	mit 36 vergleichen
D566	B0 E5	BCS	\$D54D	Fehler, wenn größer gleich
D568	20 4B F2	JSR	\$F24B	maximale Sektornummer holen
D56B	C5 81	CMP	\$81	mit aktueller Nummer vergleichen
D56D	F0 DE	BEQ	\$D54D	Fehler, wenn gleich
D56F	90 DC	BCC	\$D54D	Fehler, wenn kleiner
D571	60	RTS		Ende

D572				Track- und Sektornummer für die DOS-Mismatch-Meldung holen.
D572	20 52 D5	JSR	\$D552	Track- und Sektornummer holen

D575	A9 73	LDA #	\$73	Fehlernummer in A
D577	4C 45 E6	JMP	\$E645	"73, CBM DOS V2.6 1541" ausgeben

D57A				Setzen des Jobs für einen Puffer.
D57A	A6 F9	LDX	\$F9	aktuelle Puffernummer
D57C	68	PLA		Befehlscode zurückholen
D57D	8D 4D 02	STA	\$024D	als Jobcode speichern
D580	95 00	STA	\$00,X	
D582	9D 5B 02	STA	\$025B,X	
D585	60	RTS		Ende

D586				Jobkodes an DC übergeben. Bei Ein- Sprung ab \$D586 wird der Kode für Lesen (\$80); bei Einsprung ab
D586	A9 80	LDA	#	Code für Lesen
D588	D0 02	BNE	\$D58C	unbedingter Sprung
D58A				\$D58A der Kode für Schreiben übergeben.
D58A	A9 90	LDA	#	Code für Schreiben
D58C	05 7F	ORA	\$7F	mit Drivenummer verknüpfen
D58E	A6 F9	LDX	\$F9	aktuelle Puffernummer
D590	8D 4D 02	STA	\$024D	Jobcode speichern
D593	AD 4D 02	LDA	\$024D	Jobcode in A
D596	20 0E D5	JSR	\$D50E	Parameter prüfen und an DC; Ende

D599				Wartet nach der Übergabe der Jobcodes auf die Beendigung des Jobs.
D599	20 A6 D5	JSR	\$D5A6	Ausführung des Jobs prüfen
D59C	B0 FB	BCS	\$D599	Warten auf Ende des Jobs
D59E	48	PHA		Rückmeldung merken
D59F	A9 00	LDA	#	\$00
D5A1	8D 98 02	STA	\$0298	Fehlerflag löschen
D5A4	68	PLA		Rückmeldung zurückholen
D5A5	60	RTS		Ende

D5A6				Überprüft auf fehlerfreie Durchführung des Jobs. Wird ein Fehler auf Diskette außer WRITE PROTECT oder ID MISMATCH entdeckt, so wird versucht, durch Kopfdejustierung, erneut Daten von Diskette zu lesen.
D5A6	B5 00	LDA	\$00,X	Jobspeicher prüfen
D5A8	30 1A	BMI	\$D5C4	verzweige, wenn DC noch beschäftigt
D5AA	C9 02	CMP	#	\$02 auf fehlerfreie Durchführung prüfen

D5AC	90 14	BCC \$D5C2	verzweige, wenn Durchführung ok
D5AE	C9 08	CMP #\$08	8 (WRITE PROTECT ON)?
D5B0	F0 08	BEQ \$D5BA	verzweige, wenn ja
D5B2	C9 0B	CMP #\$0B	11 (DISK ID MISMATCH)?
D5B4	F0 04	BEQ \$D5BA	verzweige, wenn ja
D5B6	C9 0F	CMP #\$0F	15 (DRIVE NOT READY)?
D5B8	D0 0C	BNE \$D5C6	weiter versuchen, wenn nein
D5BA	2C 98 02	BIT \$0298	wurde Fehler schon angezeigt ?
D5BD	30 03	BMI \$D5C2	verzweige, wenn ja
D5BF	4C 3F D6	JMP \$D63F	Fehlermeldung ausgeben
D5C2	18	CLC	Flag für Ausführung beendet
D5C3	60	RTS	Ende; alles ok
D5C4	38	SEC	Flag für DC noch in Aktion
D5C5	60	RTS	Ende
D5C6	98	TYA	Index
D5C7	48	PHA	merken
D5C8	A5 7F	LDA \$7F	aktuelle Drivenummer
D5CA	48	PHA	merken
D5CB	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Tabelle der Jobs
D5CE	29 01	AND #\$01	Drivenummer dieses Jobs isolieren
D5D0	85 7F	STA \$7F	und übernehmen
D5D2	A8	TAY	Drivenummer als Index
D5D3	B9 CA FE	LDA \$FECA,Y	Bitmaske für LED holen
D5D6	8D 6D 02	STA \$026D	und abspeichern
D5D9	20 A6 D6	JSR \$D6A6	\$6A (5) Leseversuche durchführen
D5DC	C9 02	CMP #\$02	Rückmeldung des letzten Versuchs
D5DE	B0 03	BCS \$D5E3	verzweige, wenn Fehler
D5E0	4C 6D D6	JMP \$D66D	Werte zurückholen; Ende
D5E3	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Tabelle der Jobcodes
D5E6	29 F0	AND #\$F0	Code dieses Jobs isolieren
D5E8	48	PHA	und merken
D5E9	C9 90	CMP #\$90	Code für Schreiben ?
D5EB	D0 07	BNE \$D5F4	verzweige, wenn nein
D5ED	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer holen und mit Jobcode
D5EF	09 B8	ORA #\$B8	für SUCHEN EINES SEKTORS verknüpfen
D5F1	9D 5B 02	STA \$025B,X	als neuen Jobcode merken
D5F4	24 6A	BIT \$6A	Bit 6 (Kopf auf Track) prüfen
D5F6	70 39	BVS \$D631	verzweige, wenn Kopf auf Track
D5F8	A9 00	LDA #\$00	Suche neben dem Track generieren
D5FA	8D 99 02	STA \$0299	Zeiger auf Werte für Kopfdejustage
D5FD	8D 9A 02	STA \$029A	Byte für Kopf Positionierung
D600	AC 99 02	LDY \$0299	Index in Tabelle holen
D603	AD 9A 02	LDA \$029A	Byte für Kopf Positionierung holen
D606	38	SEC	

D607	F9 DB FE	SBC \$FEDB,Y	Wert für Kopfjustage bilden
D60A	8D 9A 02	STA \$029A	und merken
D60D	B9 DB FE	LDA \$FEDB,Y	Wert für Positionierung holen
D610	20 76 D6	JSR \$D676	Kopf neben den Track positionieren
D613	EE 99 02	INC \$0299	Index erhöhen
D616	20 A6 D6	JSR \$D6A6	wieder \$6A (5) Leseversuche
D619	C9 02	CMP #\$02	Rückmeldung prüfen
D61B	90 08	BCC \$D625	verzweige, wenn ok
D61D	AC 99 02	LDY \$0299	Index holen
D620	B9 DB FE	LDA \$FEDB,Y	nächsten Wert aus Tabelle
D623	D0 DB	BNE \$D600	verzweige, wenn noch nicht Ende
D625	AD 9A 02	LDA \$029A	Wert für Wiederherstellung holen
D628	20 76 D6	JSR \$D676	Kopf wieder auf Track positionieren
D62B	B5 00	LDA \$00,X	Code aus Jobspeicher
D62D	C9 02	CMP #\$02	Rückmeldung holen
D62F	90 2B	BCC \$D65C	verzweige, wenn ok
D631	24 6A	BIT \$6A	Bit 7 (BUMP) prüfen
D633	10 0F	BPL \$D644	verzweige, wenn BUMP erfolgen soll
D635	68	PLA	Jobcode zurückholen
D636	C9 90	CMP #\$90	Schreiben ?
D638	D0 05	BNE \$D63F	verzweige, wenn nein
D63A	05 7F	ORA \$7F	Drivenummer übernehmen
D63C	9D 5B 02	STA \$025B,X	und wieder in Tabelle schreiben
D63F	B5 00	LDA \$00,X	Rückmeldung aus Jobspeicher
D641	20 0A E6	JSR \$E60A	und Fehlermeldung ausgeben; Ende
D644	68	PLA	Jobcode zurückholen
D645	2C 98 02	BIT \$0298	auf Fehler prüfen
D648	30 23	BMI \$D66D	verzweige, wenn Fehler vorhanden
D64A	48	PHA	Jobcode wieder merken
D64B	A9 C0	LDA #\$C0	Jobcode für BUMP
D64D	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
D64F	95 00	STA \$00,X	und in Jobspeicher eintragen
D651	B5 00	LDA \$00,X	Rückmeldung
D653	30 FC	BMI \$D651	auf Ende des Jobs warten
D655	20 A6 D6	JSR \$D6A6	aktuellen Job abermals versuchen
D658	C9 02	CMP #\$02	Rückmeldung prüfen
D65A	B0 D9	BCS \$D635	verzweige, wenn Fehler
D65C	68	PLA	Jobcode zurückholen
D65D	C9 90	CMP #\$90	Schreiben ?
D65F	D0 0C	BNE \$D66D	verzweige, wenn nein
D661	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
D663	9D 5B 02	STA \$025B,X	und in Tabelle
D666	20 A6 D6	JSR \$D6A6	Ausführung nochmals versuchen
D669	C9 02	CMP #\$02	Rückmeldung prüfen

D66B	B0 D2	BCS \$D63F	verzweige, wenn Fehler
D66D	68	PLA	aktuelle Drivenummer zurückholen
D66E	85 7F	STA \$7F	und setzen
D670	68	PLA	Index zurückholen
D671	A8	TAY	
D672	B5 00	LDA \$00,X	Rückmeldung aus Jobspeicher
D674	18	CLC	Flag für Ausführung beendet
D675	60	RTS	Ende

D676 Routine zum Positionieren des Lese-Schreibkopfes relativ zur jetzigen Position. A enthält die Anzahl der zu fahrenden Steps; bei A<128 bewegt sich der Kopf nach außen; bei A>=128 bewegt sich der Kopf nach innen.

D676	C9 00	CMP #\$00	Null?
D678	F0 18	BEQ \$D692	Ende, wenn ja
D67A	30 0C	BMI \$D688	negativ, dann Bewegung nach innen
D67C	A0 01	LDY #\$01	einen Step nach außen
D67E	20 93 D6	JSR \$D693	Kopf bewegen
D681	38	SEC	
D682	E9 01	SBC #\$01	Anzahl der Steps vermindern
D684	D0 F6	BNE \$D67C	weitermachen
D686	F0 0A	BEQ \$D692	unbedingter Sprung; Ende
D688	A0 FF	LDY #\$FF	einen Step nach innen
D68A	20 93 D6	JSR \$D693	Kopf bewegen
D68D	18	CLC	
D68E	69 01	ADC #\$01	Anzahl der Steps erhöhen
D690	D0 F6	BNE \$D688	weitermachen
D692	60	RTS	Ende

D693 Bewegt den Kopf um eine Spur nach innen oder nach außen.

D693	48	PHA	Wert merken
D694	98	TYA	Wert für Kopfbewegung
D695	A4 7F	LDY \$7F	Drivenummer als Index
D697	99 FE 02	STA \$02FE,Y	Wert für Kopfbewegung an DC
D69A	D9 FE 02	CMP \$02FE,Y	Rückmeldung des DC
D69D	F0 FB	BEQ \$D69A	Ende abwarten
D69F	A9 00	LDA #\$00	
D6A1	99 FE 02	STA \$02FE,Y	Parameter wieder löschen
D6A4	68	PLA	Wert wieder zurückholen
D6A5	60	RTS	Ende

D6A6			Steuerung der Anzahl der Leseversuche bei Auftreten von Fehlern.
D6A6	A5 6A	LDA \$6A	Anzahl der Versuche (normal 5)
D6A8	29 3F	AND #\$3F	begrenzen
D6AA	A8	TAY	und als Zähler merken
D6AB	AD 6D 02	LDA \$026D	Maske für LED am Laufwerk
D6AE	4D 00 1C	EOR \$1C00	LED umschalten; wird als das
D6B1	8D 00 1C	STA \$1C00	charakteristische Flackern deutlich
D6B4	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Jobcode holen
D6B7	95 00	STA \$00,X	und an DC übergeben
D6B9	B5 00	LDA \$00,X	Rückmeldung prüfen
D6BB	30 FC	BMI \$D6B9	und Ende abwarten
D6BD	C9 02	CMP #\$02	Fehler aufgetreten ?
D6BF	90 03	BCC \$D6C4	verzweige, wenn nein
D6C1	88	DEY	Zähler vermindern
D6C2	D0 E7	BNE \$D6AB	und nocheinmal versuchen
D6C4	48	PHA	Rückmeldung merken
D6C5	AD 6D 02	LDA \$026D	Maske für LED am Laufwerk
D6C8	0D 00 1C	ORA \$1C00	LED einschalten
D6CB	8D 00 1C	STA \$1C00	
D6CE	68	PLA	Rückmeldung zurückholen
D6CF	60	RTS	Ende

D6D0			Parameter für nächsten Job an DC übergeben. Übergabe der Spur und Sektornummer an den Jobspeicher.
D6D0	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D6D3	0A	ASL	mal 2
D6D4	A8	TAY	als Index in Tabelle
D6D5	A5 80	LDA \$80	aktuelle Tracknummer
D6D7	99 06 00	STA \$0006,Y	in Jobspeicher
D6DA	A5 81	LDA \$81	aktuelle Sektornummer
D6DC	99 07 00	STA \$0007,Y	in Jobspeicher
D6DF	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer
D6E1	0A	ASL	mal 2
D6E2	AA	TAX	als Index
D6E3	60	RTS	Ende

D6E4			Neue Datei im Directory eintragen.
D6E4	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
D6E6	48	PHA	merken
D6E7	A5 82	LDA \$82	Kanalnummer
D6E9	48	PHA	merken

D6EA	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
D6EC	48	PHA	merken
D6ED	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
D6EF	48	PHA	merken
D6F0	A9 11	LDA #\$11	17 (READ)
D6F2	85 83	STA \$83	internen Lesekanal setzen
D6F4	20 3B DE	JSR \$DE3B	Track- und Sektornummer holen
D6F7	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp
D6FA	48	PHA	merken
D6FB	A5 E2	LDA \$E2	Drivenummer für neues File
D6FD	29 01	AND #\$01	
D6FF	85 7F	STA \$7F	übernehmen
D701	A6 F9	LDX \$F9	aktuelle Puffernummer
D703	5D 5B 02	EOR \$025B,X	zugehörigen Jobcode prüfen
D706	4A	LSR	Drivenummern identisch ?
D707	90 0C	BCC \$D715	verzweige, wenn ja
D709	A2 01	LDX #\$01	
D70B	8E 92 02	STX \$0292	Zeiger in Directory setzen
D70E	20 AC C5	JSR \$C5AC	freien Platz für Eintrag suchen
D711	F0 1D	BEQ \$D730	alles voll; neuen Block anlegen
D713	D0 28	BNE \$D73D	Eintrag in Directory schreiben
D715	AD 91 02	LDA \$0291	Sektornummer des ersten Eintrages
D718	F0 0C	BEQ \$D726	verzweige, wenn Null
D71A	C5 81	CMP \$81	gleich der des neuen Eintrages ?
D71C	F0 1F	BEQ \$D73D	verzweige, wenn ja
D71E	85 81	STA \$81	neuen Sektor anlegen
D720	20 60 D4	JSR \$D460	Block lesen
D723	4C 3D D7	JMP \$D73D	neuen Eintrag herstellen
D726	A9 01	LDA #\$01	Suche nach freiem Platz für neuen
D728	8D 92 02	STA \$0292	Eintrag generieren
D72B	20 17 C6	JSR \$C617	z.B. gelöschten Eintrag suchen
D72E	D0 0D	BNE \$D73D	verzweige, wenn gefunden
D730	20 8D D4	JSR \$D48D	neuen Sektor anlegen
D733	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
D735	8D 91 02	STA \$0291	als Sektor für Directory setzen
D738	A9 02	LDA #\$02	
D73A	8D 92 02	STA \$0292	Zeiger auf 2 setzen
D73D	AD 92 02	LDA \$0292	Zeiger auf Eintrag
D740	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pointer für diesen Eintrag setzen
D743	68	PLA	Filetyp zurückholen
D744	8D 4A 02	STA \$024A	und setzen
D747	C9 04	CMP #\$04	REL-Datei ?
D749	D0 02	BNE \$D74D	verzweige, wenn nein
D74B	09 80	ORA #\$80	Bit 7 (File gültig) setzen

D74D	20 F1 CF	JSR \$CFF1	Filetyp in Puffer schreiben
D750	68	PLA	Tracknummer zurückholen
D751	8D 80 02	STA \$0280	und für Directory merken
D754	20 F1 CF	JSR \$CFF1	und in Puffer schreiben
D757	68	PLA	Sektornummer zurückholen
D758	8D 85 02	STA \$0285	und für Directory merken
D75B	20 F1 CF	JSR \$CFF1	und in Puffer schreiben
D75E	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
D761	A8	TAY	als Index
D762	AD 7A 02	LDA \$027A	Zeiger in Filetabelle
D765	AA	TAX	nach X
D766	A9 10	LDA #\$10	16, Länge des Filenamens
D768	20 6E C6	JSR \$C66E	Filename in Puffer schreiben
D76B	A0 10	LDY #\$10	
D76D	A9 00	LDA #\$00	Fileeintrag ab Position 16 bis
D76F	91 94	STA (\$94),Y	Position 27 mit Nullen füllen
D771	C8	INY	
D772	C0 1B	CPY #\$1B	
D774	90 F9	BCC \$D76F	
D776	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp
D779	C9 04	CMP #\$04	REL-Datei ?
D77B	D0 13	BNE \$D790	verzweige, wenn nein
D77D	A0 10	LDY #\$10	16 als Index
D77F	AD 59 02	LDA \$0259	Track für Side-Sektor-Block
D782	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
D784	C8	INY	17 als Index
D785	AD 5A 02	LDA \$025A	Sektor für Side-Sektor-Block
D788	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
D78A	C8	INY	18 als Index
D78B	AD 58 02	LDA \$0258	Recordlänge
D78E	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
D790	20 64 D4	JSR \$D464	Block auf Diskette schreiben
D793	68	PLA	Kanalnummer zurückholen
D794	85 82	STA \$82	und abspeichern
D796	AA	TAX	als Index
D797	68	PLA	Sekundäradresse zurückholen
D798	85 83	STA \$83	und speichern
D79A	AD 91 02	LDA \$0291	
D79D	85 D8	STA \$D8	Sektornummer des Fileeintrags im
D79F	9D 60 02	STA \$0260,X	Directory merken
D7A2	AD 92 02	LDA \$0292	
D7A5	85 DD	STA \$DD	Zeiger auf Fileeintrag im
D7A7	9D 66 02	STA \$0266,X	Directory merken
D7AA	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp

D7AD	85 E7	STA \$E7	in Tabelle schreiben
D7AF	A5 7F	LDA \$7F	zugehörige Drivenummer
D7B1	85 E2	STA \$E2	ebenfalls in Tabelle schreiben
D7B3	60	RTS	Ende

D7B4			OPEN-Befehl vom seriellen Bus erhalten. Die Sekundäradresse bewegt sich zwischen 0 und 14, d.h. öffnen einer Datei für LOAD, SAVE oder als Datendatei.
D7B4	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
D7B6	8D 4C 02	STA \$024C	zweischenspeichern
D7B9	20 B3 C2	JSR \$C2B3	Werte für Befehlsstring setzen
D7BC	8E 2A 02	STX \$022A	X=0
D7BF	AE 00 02	LDX \$0200	erstes Zeichen holen
D7C2	AD 4C 02	LDA \$024C	Sekundäradresse
D7C5	D0 2C	BNE \$D7F3	verzweige, wenn ungleich 0 (LOAD)
D7C7	E0 2A	CPX #\$2A	ASCII-Code für '*' ?
D7C9	D0 28	BNE \$D7F3	verzweige, wenn nein
D7CB	A5 7E	LDA \$7E	gleich letztem Zugriff ?
D7CD	F0 4D	BEQ \$D81C	verzweige, wenn nein
D7CF	85 80	STA \$80	'alte' Tracknummer übernehmen
D7D1	AD 6E 02	LDA \$026E	'alte' Drivenummer
D7D4	85 7F	STA \$7F	übernehmen
D7D6	85 E2	STA \$E2	
D7D8	A9 02	LDA #\$02	Code für Filetyp PRG
D7DA	85 E7	STA \$E7	setzen
D7DC	AD 6F 02	LDA \$026F	'alte' Sektornummer
D7DF	85 81	STA \$81	übernehmen
D7E1	20 00 C1	JSR \$C100	LED am Laufwerk einschalten
D7E4	20 46 DC	JSR \$DC46	Puffer belegen; Block lesen
D7E7	A9 04	LDA #\$04	Filetyp PRG 'mal 2'
D7E9	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
D7EB	A6 82	LDX \$82	zugehörige Kanalnummer holen
D7ED	99 EC 00	STA \$00EC,Y	und Filetyp in Tabelle eintragen
D7F0	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende
D7F3	E0 24	CPX #\$24	ASCII-Code für '\$' ?
D7F5	D0 1E	BNE \$D815	verzweige, wenn nein
D7F7	AD 4C 02	LDA \$024C	Sekundäradresse
D7FA	D0 03	BNE \$D7FF	verzweige, wenn ungleich 0 (LOAD)
D7FC	4C 55 DA	JMP \$DA55	Directory laden
D7FF	20 D1 C1	JSR \$C1D1	Befehlsstring analysieren
D802	AD 85 FE	LDA \$FE85	18, Directorytrack
D805	85 80	STA \$80	als aktuelle Tracknummer setzen

D807	A9 00	LDA #00	
D809	85 81	STA \$81	0; Sektor für BAM
D80B	20 46 DC	JSR \$DC46	Puffer belegen; Block lesen
D80E	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer
D810	09 02	ORA #02	mit Filetyp SEQ 'mal 2' verknüpfen
D812	4C EB D7	JMP \$D7EB	in Tabelle und - Ende
D815	E0 23	CPX #23	ASCII-Code für '#'
D817	D0 12	BNE \$D82B	Verzweige, wenn nein
D819	4C 84 CB	JMP \$CB84	Direktzugriffsdatei eröffnen
D81C	A9 02	LDA #02	Code für Filetyp PRG
D81E	8D 96 02	STA \$0296	setzen
D821	A9 00	LDA #00	
D823	85 7F	STA \$7F	Drive 0 setzen
D825	8D 8E 02	STA \$028E	
D828	20 42 D0	JSR \$D042	Drive 0 initialisieren
D82B	20 E5 C1	JSR \$C1E5	Befehlsstring nach ':' durchsuchen
D82E	D0 04	BNE \$D834	verzweige, wenn nicht gefunden
D830	A2 00	LDX #00	
D832	F0 0C	BEQ \$D840	unbedingter Sprung
D834	8A	TXA	Komma ', ' gefunden ?
D835	F0 05	BEQ \$D83C	verzweige, wenn nein
D837	A9 30	LDA #30	Nummer für Fehlermeldung
D839	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"30, SYNTAX ERROR" ausgeben
D83C	88	DEY	Y zeigt jetzt auf ':'
D83D	F0 01	BEQ \$D840	verzweige, wenn ':' am Anfang
D83F	88	DEY	Y zeigt jetzt auf die Drivenummer
D840	8C 7A 02	STY \$027A	Zeiger merken
D843	A9 8D	LDA #8D	'shift RETURN'
D845	20 68 C2	JSR \$C268	Befehlsstring bis Ende analysieren
D848	E8	INX	Anzahl der Kommas plus 1
D849	8E 78 02	STX \$0278	als Kommazähler merken
D84C	20 12 C3	JSR \$C312	Driveparameter setzen
D84F	20 CA C3	JSR \$C3CA	Drivenummern prüfen
D852	20 9D C4	JSR \$C49D	Eintrag im Directory suchen
D855	A2 00	LDX #00	Parameter löschen
D857	8E 58 02	STX \$0258	Recordlänge
D85A	8E 97 02	STX \$0297	Betriebsart des Files
D85D	8E 4A 02	STX \$024A	Filetyp
D860	E8	INX	
D861	EC 77 02	CPX \$0277	Sonderzeichen im String ?
D864	B0 10	BCS \$D876	verzweige, wenn nein
D866	20 09 DA	JSR \$DA09	Filetyp und Betriebsart holen
D869	E8	INX	
D86A	EC 77 02	CPX \$0277	Sonderzeichen im String ?

D86D	B0 07	BCS \$D876	verzweige, wenn nur ein Zeichen
D86F	C0 04	CPY #\$04	REL-File ?
D871	F0 3E	BEQ \$D8B1	verzweige, wenn ja
D873	20 09 DA	JSR \$DA09	Filetyp und -betriebsart holen
D876	AE 4C 02	LDX \$024C	Sekundäradresse zurückholen
D879	86 83	STX \$83	und übernehmen
D87B	E0 02	CPX #\$02	größer gleich 2 ?
D87D	B0 12	BCS \$D891	verzweige, wenn ja
D87F	8E 97 02	STX \$0297	0 oder 1 (LOAD oder SAVE) setzen
D882	A9 40	LDA #\$40	'BAM dirty' Zustand anzeigen
D884	8D F9 02	STA \$02F9	
D887	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp
D88A	D0 1B	BNE \$D8A7	verzweige, wenn nicht DEL
D88C	A9 02	LDA #\$02	Code für PRG-File
D88E	8D 4A 02	STA \$024A	übernehmen
D891	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp
D894	D0 11	BNE \$D8A7	verzweige, wenn nicht DEL
D896	A5 E7	LDA \$E7	Filetyp aus Tabelle holen
D898	29 07	AND #\$07	isolieren und
D89A	8D 4A 02	STA \$024A	übernehmen
D89D	AD 80 02	LDA \$0280	Tracknummer des Files
D8A0	D0 05	BNE \$D8A7	verzweige, wenn ungleich Null
D8A2	A9 01	LDA #\$01	Code für Filetyp SEQ
D8A4	8D 4A 02	STA \$024A	übernehmen
D8A7	AD 97 02	LDA \$0297	Filebetriebsart
D8AA	C9 01	CMP #\$01	SCHREIBEN?
D8AC	F0 18	BEQ \$D8C6	verzweige, wenn ja
D8AE	4C 40 D9	JMP \$D940	Kanal für LOAD oder READ öffnen
D8B1	BC 7A 02	LDY \$027A,X	Zeiger hinter zweites Komma
D8B4	B9 00 02	LDA \$0200,Y	Recordlänge aus String holen
D8B7	8D 58 02	STA \$0258	und übernehmen
D8BA	AD 80 02	LDA \$0280	Tracknummer des Files
D8BD	D0 B7	BNE \$D876	verzweige, wenn ungleich Null
D8BF	A9 01	LDA #\$01	Code für WRITE
D8C1	8D 97 02	STA \$0297	als Betriebsart setzen
D8C4	D0 B0	BNE \$D876	unbedingter Sprung
D8C6	A5 E7	LDA \$E7	Filetypparameter aus Tabelle
D8C8	29 80	AND #\$80	prüft, ob Datei vorhanden
D8CA	AA	TAX	
D8CB	D0 14	BNE \$D8E1	verzweige, wenn ja
D8CD	A9 20	LDA #\$20	
D8CF	24 E7	BIT \$E7	Joker im Filenamen ?
D8D1	F0 06	BEQ \$D8D9	verzweige, wenn ja
D8D3	20 B6 C8	JSR \$C8B6	Eintrag löschen; Block schreiben

D8D6	4C E3 D9	JMP \$D9E3	neuen Block anlegen; Ende
D8D9	AD 80 02	LDA \$0280	Tracknummer des Eintrags
D8DC	D0 03	BNE \$D8E1	verzweige, wenn File vorhanden
D8DE	4C E3 D9	JMP \$D9E3	neuen Block anlegen; Ende
D8E1	AD 00 02	LDA \$0200	erstes Zeichen aus Befehlsstring
D8E4	C9 40	CMP #\$40	ASCII-Code für '@' (REPLACE)?
D8E6	F0 0D	BEQ \$D8F5	verzweige, wenn ja
D8E8	8A	TXA	File vorhanden ?
D8E9	D0 05	BNE \$D8F0	verzweige, wenn nein
D8EB	A9 63	LDA #\$63	Nummer der Fehlermeldung
D8ED	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"63, FILE EXISTS" ausgeben
D8F0	A9 33	LDA #\$33	Nummer der Fehlermeldung
D8F2	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"33, SYNTAX ERROR" ausgeben

D8F5			Öffnen eines Files mit Überschreiben.
D8F5	A5 E7	LDA \$E7	Filetyp aus Tabelle
D8F7	29 07	AND #\$07	isolieren
D8F9	CD 4A 02	CMP \$024A	gleich aktuellem Filetyp?
D8FC	D0 67	BNE \$D965	verzweige, wenn nein
D8FE	C9 04	CMP #\$04	REL-File ?
D900	F0 63	BEQ \$D965	Fehler, wenn ja
D902	20 DA DC	JSR \$DCDA	neuen Sektor anlegen
D905	A5 82	LDA \$82	Kanalnummer
D907	8D 70 02	STA \$0270	als aktuellen Schreibkanal merken
D90A	A9 11	LDA #\$11	17 (READ)
D90C	85 83	STA \$83	internen Lesekanal setzen
D90E	20 EB D0	JSR \$D0EB	Lesekanal suchen und öffnen
D911	AD 94 02	LDA \$0294	aktueller Pufferzeiger
D914	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Zeiger für Directory setzen
D917	A0 00	LDY #\$00	
D919	B1 94	LDA (\$94),Y	Filetyp aus Puffer holen
D91B	09 20	ORA #\$20	File als offen deklarieren
D91D	91 94	STA (\$94),Y	und merken
D91F	A0 1A	LDY #\$1A	26
D921	A5 80	LDA \$80	aktuelle Tracknummer
D923	91 94	STA (\$94),Y	in Fileeintrag schreiben
D925	C8	INY	27
D926	A5 81	LDA \$81	aktuelle Sektornummer
D928	91 94	STA (\$94),Y	in Fileeintrag schreiben
D92A	AE 70 02	LDX \$0270	Kanalnummer
D92D	A5 D8	LDA \$D8	Sektor des Fileeintrags
D92F	9D 60 02	STA \$0260,X	übernehmen
D932	A5 DD	LDA \$DD	Zeiger in Fileeintrag
D934	9D 66 02	STA \$0266,X	übernehmen
D937	20 3B DE	JSR \$DE3B	Track und Sektor setzen
D93A	20 64 D4	JSR \$D464	Block schreiben
D93D	4C EF D9	JMP \$D9EF	Datei ist jetzt geöffnet
D940	AD 80 02	LDA \$0280	Tracknummer des Files
D943	D0 05	BNE \$D94A	verzweige, wenn File existiert
D945	A9 62	LDA #\$62	Nummer der Fehlermeldung
D947	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"62, FILE NOT FOUND" ausgeben
D94A	AD 97 02	LDA \$0297	Filebetriebsart
D94D	C9 03	CMP #\$03	MODIFY ?
D94F	F0 0B	BEQ \$D95C	verzweige, wenn ja
D951	A9 20	LDA #\$20	
D953	24 E7	BIT \$E7	Datei geöffnet ?
D955	F0 05	BEQ \$D95C	verzweige, wenn nein

D957	A9 60	LDA #\$60	Nummer der Fehlermeldung
D959	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"60, WRITE FILE OPEN" ausgeben
D95C	A5 E7	LDA \$E7	Filetyp aus Tabelle
D95E	29 07	AND #\$07	isolieren
D960	CD 4A 02	CMP \$024A	gleich dem Filetyp aus dem Befehl?
D963	F0 05	BEQ \$D96A	verzweige, wenn ja
D965	A9 64	LDA #\$64	Nummer der Fehlermeldung
D967	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"64, FILE TYFE MISMATCH" ausgeben
D96A	A0 00	LDY #\$00	
D96C	8C 79 02	STY \$0279	
D96F	AE 97 02	LDX \$0297	Filebetriebsart
D972	E0 02	CPX #\$02	APPEND ?
D974	D0 1A	BNE \$D990	Fehler, wenn ja
D976	C9 04	CMP #\$04	REL-Datei ?
D978	F0 EB	BEQ \$D965	Fehler, wenn ja
D97A	B1 94	LDA (\$94),Y	Filetyp aus Puffer holen
D97C	29 4F	AND #\$4F	File als offen deklarieren
D97E	91 94	STA (\$94),Y	und merken
D980	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
D982	48	PHA	merken
D983	A9 11	LDA #\$11	17 (READ)
D985	85 83	STA \$83	internen Lesekanal setzen
D987	20 3B DE	JSR \$DE3B	Track und Sektor holen
D98A	20 64 D4	JSR \$D464	Block schreiben
D98D	68	PLA	Sekundäradresse zurückholen
D98E	85 83	STA \$83	und merken
D990	20 A0 D9	JSR \$D9A0	File zum Lesen öffnen
D993	AD 97 02	LDA \$0297	Filebetriebsart
D996	C9 02	CMP #\$02	APPEND ?
D998	D0 55	BNE \$D9EF	verzweige, wenn nein
D99A	20 2A DA	JSR \$DA2A	Ende des Files für APPEND suchen
D99D	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

D9A0			File zum Lesen öffnen.
D9A0	A0 13	LDY #\$13	19
D9A2	B1 94	LDA (\$94),Y	Track des Side-Sektor-Blocks
D9A4	8D 59 02	STA \$0259	merken
D9A7	C8	INY	20
D9A8	B1 94	LDA (\$94),Y	Sektor des Side-Sektor-Blocks
D9AA	8D 5A 02	STA \$025A	merken
D9AD	C8	INY	21
D9AE	B1 94	LDA (\$94),Y	Recordlänge
D9B0	AE 58 02	LDX \$0258	letzte Recordlänge retten
D9B3	8D 58 02	STA \$0258	neue Recordlänge übernehmen

D9B6	8A	TXA	letzte Recordlänge
D9B7	F0 0A	BEQ \$D9C3	verzweige, wenn Null
D9B9	CD 58 02	CMP \$0258	mit neuer Länge vergleichen
D9BC	F0 05	BEQ \$D9C3	verzweige, wenn beide Längen gleich
D9BE	A9 50	LDA #\$50	Nummer der Fehlermeldung
D9C0	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"50, RECORD NOT PRESENT" ausgeben
D9C3	AE 79 02	LDX \$0279	Zeiger auf Fileparameter
D9C6	BD 80 02	LDA \$0280,X	Tracknummer des Files
D9C9	85 80	STA \$80	übernehmen
D9CB	BD 85 02	LDA \$0285,X	Sektornummer des Files
D9CE	85 81	STA \$81	übernehmen
D9D0	20 46 DC	JSR \$DC46	Kanal öffnen; Block lesen
D9D3	A4 82	LDY \$82	Kanalnummer
D9D5	AE 79 02	LDX \$0279	Zeiger auf Fileparameter
D9D8	B5 D8	LDA \$D8,X	Sektornummer des Fileeintrags
D9DA	99 60 02	STA \$0260,Y	übernehmen
D9DD	B5 DD	LDA \$DD,X	Zeiger in Fileeintrag
D9DF	99 66 02	STA \$0266,Y	übernehmen
D9E2	60	RTS	Ende

D9E3			File zum Schreiben öffnen
D9E3	A5 E2	LDA \$E2	Drivenummer
D9E5	29 01	AND #\$01	isolieren
D9E7	85 7F	STA \$7F	und übernehmen
D9E9	20 DA DC	JSR \$DCDA	Block anlegen
D9EC	20 E4 D6	JSR \$D6E4	File im Directory eintragen
D9EF	A5 83	LDA \$83	Sekundaradresse
D9F1	C9 02	CMP #\$02	größer gleich 0 oder 1 ?
D9F3	B0 11	BCS \$DA06	verzweige, wenn ja
D9F5	20 3E DE	JSR \$DE3E	Track und Sektor holen
D9F8	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
D9FA	85 7E	STA \$7E	für weitere Aktionen festlegen
D9FC	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer
D9FE	8D 6E 02	STA \$026E	für weitere Aktionen festlegen
DA01	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
DA03	8D 6F 02	STA \$026F	für weitere Aktionen festlegen
DA06	4C 99 C1	JMP \$C199	Diskstatus bereitstellen; Ende

DA09			Filebetriebsarten und Filemodi prüfen und Parameter setzen.
DA09	BC 7A 02	LDY \$027A,X	Zeiger auf in Befehlszeile
DA0C	B9 00 02	LDA \$0200,Y	Zeichen aus Befehlsstring holen
DA0F	A0 04	LDY #\$04	Anzahl der Betriebsarten
DA11	88	DEY	

DA12	30 08	BMI	\$DA1C	weiter
DA14	D9 B2 FE	CMP	\$FEB2,Y	Filemodi 'R', 'W', 'A' und 'M'
DA17	D0 F8	BNE	\$DA11	nicht gefunden; weitersuchen
DA19	8C 97 02	STY	\$0297	Nummer des Modus merken
DA1C	A0 05	LDY	#\$05	Anzahl der Filetypen
DA1E	88	DEY		
DA1F	30 08	BMI	\$DA29	weiter
DA21	D9 B6 FE	CMP	\$FEB6,Y	Filetypen D, S, P, U, L
DA24	D0 F8	BNE	\$DA1E	nicht gefunden; weitersuchen
DA26	8C 4A 02	STY	\$024A	Nummer des Filetyps merken
DA29	60	RTS		Ende

DA2A				File für APPEND vorbereiten und vorherigen Datenteil überlesen.
DA2A	20 39 CA	JSR	\$CA39	Byte über den Lesekanal holen
DA2D	A9 80	LDA	#\$80	
DA2F	20 A6 DD	JSR	\$DDA6	letztes Byte gelesen ?
DA32	F0 F6	BEQ	\$DA2A	verzweige, wenn nein
DA34	20 95 DE	JSR	\$DE95	Track und Sektor holen
DA37	A6 81	LDX	\$81	Sektornummer
DA39	E8	INX		auf \$FF prüfen
DA3A	8A	TXA		
DA3B	D0 05	BNE	\$DA42	verzweige, wenn nein
DA3D	20 A3 D1	JSR	\$D1A3	nächsten Sektor holen
DA40	A9 02	LDA	#\$02	
DA42	20 C8 D4	JSR	\$D4C8	Pufferzeiger auf 2 setzen
DA45	A6 82	LDX	\$82	Kanalnummer
DA47	A9 01	LDA	#\$01	Flag für WRITE
DA49	95 F2	STA	\$F2,X	in Tabelle setzen
DA4B	A9 80	LDA	#\$80	Flag für WRITE
DA4D	05 82	ORA	\$82	verbunden mit Kanalnummer
DA4F	A6 83	LDX	\$83	Sekundäradresse als Index
DA51	9D 2B 02	STA	\$022B,X	in Statustabelle eintragen
DA54	60	RTS		Ende

DA55				Directory laden
DA55	A9 0C	LDA	#\$0C	12
DA57	8D 2A 02	STA	\$022A	als Befehlsnummer setzen
DA5A	A9 00	LDA	#\$00	
DA5C	AE 74 02	LDX	\$0274	Länge des Befehlsstrings
DA5F	CA	DEX		gleich 1 ?
DA60	F0 0B	BEQ	\$DA6D	verzweige, wenn ja
DA62	CA	DEX		gleich 2 ?
DA63	D0 21	BNE	\$DA86	verzweige, wenn nein

DA65	AD 01 02	LDA \$0201	zweites Zeichen (Drivenummer)
DA68	20 BD C3	JSR \$C3BD	auf Drivenummer prüfen
DA6B	30 19	BMI \$DA86	verzweige, wenn Drivenummer unklar
DA6D	85 E2	STA \$E2	Drivenummer in Tabelle
DA6F	EE 77 02	INC \$0277	Zeiger in Befehlsstring
DA72	EE 78 02	INC \$0278	allesamt
DA75	EE 7A 02	INC \$027A	erhöhen
DA78	A9 80	LDA #\$80	
DA7A	85 E7	STA \$E7	gültigen Filetyp setzen
DA7C	A9 2A	LDA #\$2A	ASCII-Code für '*'
DA7E	8D 00 02	STA \$0200	als Filename
DA81	8D 01 02	STA \$0201	in Befehlsstring
DA84	D0 18	BNE \$DA9E	unbedingter Sprung
DA86	20 E5 C1	JSR \$C1E5	':' in Befehlsstring suchen
DA89	D0 05	BNE \$DA90	verzweige, wenn nicht gefunden
DA8B	20 DC C2	JSR \$C2DC	Parameter für Befehlsstring löschen
DA8E	A0 03	LDY #\$03	
DA90	88	DEY	
DA91	88	DEY	
DA92	8C 7A 02	STY \$027A	Zeiger ist 1
DA95	20 00 C2	JSR \$C200	Befehlsstring analysieren
DA98	20 98 C3	JSR \$C398	Filetyp und -parameter setzen
DA9B	20 20 C3	JSR \$C320	Drivenummer(n) holen
DA9E	20 CA C3	JSR \$C3CA	Drive(s) initialisieren
DAA1	20 B7 C7	JSR \$C7B7	erste Directoryzeile erzeugen
DAA4	20 9D C4	JSR \$C49D	Fileeinträge holen
DAA7	20 9E EC	JSR \$EC9E	Format der Einträge herstellen
DAAA	20 37 D1	JSR \$D137	Byte aus Puffer holen
DAAD	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DAAF	9D 3E 02	STA \$023E,X	Byte für Ausgabe bereitstellen
DAB2	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer
DAB4	8D 8E 02	STA \$028E	als letzte Drivenummer merken
DAB7	09 04	ORA #\$04	Wert für PRG File
DAB9	95 EC	STA \$EC,X	Filetyp in Tabelle setzen
DABB	A9 00	LDA #\$00	
DABD	85 A3	STA \$A3	Zeiger in INPUT-PUFFER löschen
DABF	60	RTS	Ende

DAC0 File mit der geg. Sekundaradresse schließen.

DAC0	A9 00	LDA #\$00	
DAC2	8D F9 02	STA \$02F9	Flag für BAM nicht schreiben
DAC5	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
DAC7	D0 0B	BNE \$DAD4	verzweige, wenn ungleich 0 (LOAD)

DAC9	A9 00	LDA #00	Flag für Directory-Listing
DACB	8D 54 02	STA \$0254	löschen
DACE	20 27 D2	JSR \$D227	Kanal schließen
DAD1	4C DA D4	JMP \$D4DA	interne Kanäle schließen; Ende
DAD4	C9 0F	CMP #0F	15 (Kommmandokanal)?
DAD6	F0 14	BEQ \$DAEC	verzweige, wenn ja
DAD8	20 02 DB	JSR \$DB02	Datei schließen
DADB	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
DADD	C9 02	CMP #02	größer gleich 0 oder 1 ?
DADF	90 F0	BCC \$DAD1	verzweige, wenn nein
DAE1	AD 6C 02	LDA \$026C	Fehler beim letzten Befehl ?
DAE4	D0 03	BNE \$DAE9	verzweige, wenn ja
DAE6	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende
DAE9	4C AD C1	JMP \$C1AD	Fehler anzeigen; Ende

DAEC			Alle Files schließen, wenn Kommmandokanal geschlossen werden soll.
DAEC	A9 0E	LDA #0E	14
DAEE	85 83	STA \$83	als Sekundäradresse
DAF0	20 02 DB	JSR \$DB02	Datei schließen
DAF3	C6 83	DEC \$83	nächste Sekundäradresse
DAF5	10 F9	BPL \$DAF0	weitermachen, wenn vorhanden
DAF7	AD 6C 02	LDA \$026C	Fehler beim letzten Befehl ?
DAFA	D0 03	BNE \$DAFF	verzweige, wenn ja
DAFC	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende
DAFF	4C AD C1	JMP \$C1AD	Fehler anzeigen; Ende

DB02			File mit bestimmter Sekundäradresse schließen; Datei schließen.
DB02	A6 83	LDX \$83	Sekundäradresse
DB04	BD 2B 02	LDA \$022B,X	zugehörigen Kanalstatus holen
DB07	C9 FF	CMP #FF	Kanal benutzt ?
DB09	D0 01	BNE \$DB0C	verzweige, wenn ja
DB0B	60	RTS	Ende
DB0C	29 0F	AND #0F	Kanalnummer isolieren
DB0E	85 82	STA \$82	und abspeichern
DB10	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp prüfen
DB13	C9 07	CMP #07	Directzugriff ?
DB15	F0 0F	BEQ \$DB26	verzweige, wenn ja
DB17	C9 04	CMP #04	REL Datei ?
DB19	F0 11	BEQ \$DB2C	verzweige, wenn ja
DB1B	20 07 D1	JSR \$D107	Kanal zum Schreiben öffnen
DB1E	B0 09	BCS \$DB29	verzweige, wenn kein Schreibkanal
DB20	20 62 DB	JSR \$DB62	Schreiben abschließen

DB23	20 A5 DB	JSR \$DBA5	Eintrag im Directory abschließen
DB26	20 F4 EE	JSR \$EEF4	BAM auf Diskette schreiben
DB29	4C 27 D2	JMP \$D227	Kanal schließen; Ende
DB2C	20 F1 DD	JSR \$DDF1	BAM schreiben, wenn 'dirty'
DB2F	20 1E CF	JSR \$CF1E	Zweipufferbetrieb herstellen
DB32	20 CB E1	JSR \$E1CB	Zeiger auf letzten Record stellen
DB35	A6 D5	LDX \$D5	Nummer des Side-Sektor-Blocks
DB37	86 73	STX \$73	merken
DB39	E6 73	INC \$73	und erhöhen
DB3B	A9 00	LDA #\$00	
DB3D	85 70	STA \$70	Zwischenspeicher löschen
DB3F	85 71	STA \$71	
DB41	A5 D6	LDA \$D6	Zeiger in Side-Sektor
DB43	38	SEC	
DB44	E9 0E	SBC #\$0E	minus 14
DB46	85 72	STA \$72	und speichern
DB48	20 51 DF	JSR \$DF51	Anzahl der Blöcke berechnen
DB4B	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DB4D	A5 70	LDA \$70	
DB4F	95 B5	STA \$B5,X	Recordnummer Lo
DB51	A5 71	LDA \$71	
DB53	95 BB	STA \$BB,X	Recordnummer Hi
DB55	A9 40	LDA #\$40	Dirty-Flag für Record
DB57	20 A6 DD	JSR \$DDA6	gesetzt ?
DB5A	F0 03	BEQ \$DB5F	verzweige, wenn nein
DB5C	20 A5 DB	JSR \$DBA5	Directoryeintrag abschließen
DB5F	4C 27 D2	JMP \$D227	Kanal schließen; Ende

DB62			Letzten Block einer Datei schreiben
DB62	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DB64	B5 B5	LDA \$B5,X	Recordnummer Lo
DB66	15 BB	ORA \$BB,X	Recordnummer Hi
DB68	D0 0C	BNE \$DB76	verzweige, wenn ungleich Null
DB6A	20 E8 D4	JSR \$D4E8	Pufferzeiger holen
DB6D	C9 02	CMP #\$02	2 (noch kein Byte geschrieben) ?
DB6F	D0 05	BNE \$DB76	verzweige, wenn nein
DB71	A9 0D	LDA #\$0D	'RETURN'
DB73	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
DB76	20 E8 D4	JSR \$D4E8	Pufferzeiger holen
DB79	C9 02	CMP #\$02	2 (noch kein Byte geschrieben) ?
DB7B	D0 0F	BNE \$DB8C	verzweige, wenn nein
DB7D	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
DB80	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DB82	B5 B5	LDA \$B5,X	Recordnummer Lo

DB84	D0 02	BNE \$DB88	verzweige, wenn ungleich Null
DB86	D6 BB	DEC \$BB,X	Recordnummer Hi und
DB88	D6 B5	DEC \$B5,X	Recordnummer Lo vermindern
DB8A	A9 00	LDA #\$00	
DB8C	38	SEC	
DB8D	E9 01	SBC #\$01	Anzahl der Bytes im Block berechnen
DB8F	48	PHA	Wert merken
DB90	A9 00	LDA #\$00	
DB92	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
DB95	20 F1 CF	JSR \$CFF1	\$00 als Folgetrack in Puffer
DB98	68	PLA	Anzahl der Bytes zurückholen
DB99	20 F1 CF	JSR \$CFF1	und in Puffer schreiben
DB9C	20 C7 D0	JSR \$D0C7	Puffer auf Diskette schreiben
DB9F	20 99 D5	JSR \$D599	Ausführung des Jobs abwarten
DBA2	4C 1E CF	JMP \$CF1E	Puffer wechseln; Ende

DBA5			Directory nach dem Schreiben eines Files aktualisieren.
DBA5	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DBA7	8E 70 02	STX \$0270	merken
DBAA	A5 83	LDA \$83	Sekundäradresse
DBAC	48	PHA	merken
DBAD	BD 60 02	LDA \$0260,X	Sektornummer im Directory
DBB0	85 81	STA \$81	übernehmen
DBB2	BD 66 02	LDA \$0266,X	Zeiger in Directory
DBB5	8D 94 02	STA \$0294	übernehmen
DBB8	B5 EC	LDA \$EC,X	Filetyp für Kanalnummer holen
DBBA	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
DBBC	85 7F	STA \$7F	und übernehmen
DBBE	AD 85 FE	LDA \$FE85	18; Directorytrack
DBC1	85 80	STA \$80	übernehmen
DBC3	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
DBC6	48	PHA	merken
DBC7	85 F9	STA \$F9	und als aktuell übernehmen
DBC9	20 60 D4	JSR \$D460	Directorysektor lesen
DBCC	A0 00	LDY #\$00	
DBCE	BD E0 FE	LDA \$FEE0,X	Pufferadresse H1
DBD1	85 87	STA \$87	übernehmen
DBD3	AD 94 02	LDA \$0294	Pufferzeiger als Adresse Lo
DBD6	85 86	STA \$86	übernehmen
DBD8	B1 86	LDA (\$86),Y	Filetyp aus Puffer holen
DBDA	29 20	AND #\$20	Datei geschlossen "
DBDC	F0 43	BEQ \$DC21	verzweige, wenn nein
DBDE	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp prüfen

DBE1	C9 04	CMP #04	REL Datei ?
DBE3	F0 44	BEQ \$DC29	verzweige, wenn ja
DBE5	B1 86	LDA (\$86),Y	Filetyp aus Puffer holen
DBE7	29 8F	AND #\$8F	Bits 4, 5 und 6 löschen
DBE9	91 86	STA (\$86),Y	und wieder abspeichern
DBEB	C8	INY	
DBEC	B1 86	LDA (\$86),Y	Tracknummer des Files
DBEE	85 80	STA \$80	übernehmen
DBF0	84 71	STY \$71	Zeiger merken
DBF2	A0 1B	LDY #\$1B	27
DBF4	B1 86	LDA (\$86),Y	Sektornummer beim Überschreiben
DBF6	48	PHA	merken
DBF7	88	DEY	26
DBF8	B1 86	LDA (\$86),Y	Tracknummer beim Überschreiben
DBFA	D0 0A	BNE \$DC06	verzweige, wenn vorhanden
DBFC	85 80	STA \$80	als Tracknummer übernehmen
DBFE	68	PLA	Sektornummer zurückholen
DBFF	85 81	STA \$81	und ebenfalls übernehmen
DC01	A9 67	LDA #\$67	Nummer der Fehlermeldung
DC03	20 45 E6	JSR \$E645	"64, ILLEGAL TRACK OR SECTOR"
DC06	48	PHA	Tracknummer beim Überschreiben
DC07	A9 00	LDA #\$00	
DC09	91 86	STA (\$86),Y	Tracknummer löschen
DC0B	C8	INY	27
DC0C	91 86	STA (\$86),Y	Sektornummer löschen
DC0E	68	PLA	Tracknummer zurückholen
DC0F	A4 71	LDY \$71	Zeiger zurückholen
DC11	91 86	STA (\$86),Y	neue Tracknummer der Datei setzen
DC13	C8	INY	
DC14	B1 86	LDA (\$86),Y	Sektornummer holen
DC16	85 81	STA \$81	und übernehmen
DC18	68	PLA	Sektornummer beim Überschreiben
DC19	91 86	STA (\$86),Y	als neue Tracknummer setzen
DC1B	20 7D C8	JSR \$C87D	alte Datei in der BAM löschen
DC1E	4C 29 DC	JMP \$DC29	Datei schließen; Ende
DC21	B1 86	LDA (\$86),Y	Filetyp holen
DC23	29 0F	AND #\$0F	Bits 4, 5 und 6 löschen
DC25	09 80	ORA #\$80	Bit 7 als Kennzeichen für
DC27	91 86	STA (\$86),Y	geschlossenes File setzen
DC29	AE 70 02	LDX \$0270	Kanalnummer
DC2C	A0 1C	LDY #\$1C	28
DC2E	B5 B5	LDA \$B5,X	Blockzahl Lo
DC30	91 86	STA (\$86),Y	in Directory schreiben
DC32	C8	INY	29

DC33	B5 BB	LDA \$BB,X	Blockzahl Hi
DC35	91 86	STA (\$86),Y	in Directory schreiben
DC37	68	PLA	Puffernummer zurückholen
DC38	AA	TAX	
DC39	A9 90	LDA #\$90	Code für Schreiben
DC3B	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
DC3D	20 90 D5	JSR \$D590	und an Disk-Controller
DC40	68	PLA	Sekundäradresse zurückholen
DC41	85 83	STA \$83	und wieder übernehmen
DC43	4C 07 D1	JMP \$D107	Kanal zum Schreiben öffnen; Ende

DC46			Kanal zum Lesen mit zwei Puffern öffnen und Block lesen.
DC46	A9 01	LDA #\$01	
DC48	20 E2 D1	JSR \$D1E2	1 Kanal zum Lesen öffnen
DC4B	20 B6 DC	JSR \$DCB6	Zeiger zurücksetzen
DC4E	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp
DC51	48	PHA	merken
DC52	0A	ASL	Filetyp
DC53	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
DC55	95 EC	STA \$EC,X	und in Tabelle ablegen
DC57	20 9B D0	JSR \$D09B	Block lesen
DC5A	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DC5C	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
DC5E	D0 05	BNE \$DC65	verzweige, wenn Folgetrack
DC60	A5 81	LDA \$81	kein Folgetrack; Anzahl der Bytes
DC62	9D 44 02	STA \$0244,X	als Endekennzeichen merken
DC65	68	PLA	Filetyp zurückholen
DC66	C9 04	CMP #\$04	REL Datei ?
DC68	D0 3F	BNE \$DCA9	verzweige, wenn nein
DC6A	A4 83	LDY \$83	Sekundäradresse
DC6C	B9 2B 02	LDA \$022B,Y	zugehörige Kanalnummer
DC6F	09 40	ORA #\$40	READ/WRITE-Modus setzen
DC71	99 2B 02	STA \$022B,Y	
DC74	AD 58 02	LDA \$0258	Recordlänge
DC77	95 C7	STA \$C7,X	in Tabelle schreiben
DC79	20 8E D2	JSR \$D28E	Puffer für Side-Sektor-Block suchen
DC7C	10 03	BPL \$DC81	verzweige, wenn gefunden
DC7E	4C 0F D2	JMP \$D20F	"70, NO CHANNEL" ausgeben
DC81	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DC83	95 CD	STA \$CD,X	Puffernummer für Side-Sektor merken
DC85	AC 59 02	LDY \$0259	Tracknummer des Side-Sektor-Blocks
DC88	84 80	STY \$80	übernehmen
DC8A	AC 5A 02	LDY \$025A	Sektor des Side-Sektor-Blocks

DC8D	84 81	STY \$81	übernehmen
DC8F	20 D3 D6	JSR \$D6D3	Parameter an DC übergeben
DC92	20 73 DE	JSR \$DE73	Side-Sektor-Block lesen
DC95	20 99 D5	JSR \$D599	Jobausführung abwarten und prüfen
DC98	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DC9A	A9 02	LDA #\$02	
DC9C	95 C1	STA \$C1,X	nächster zu bearbeitender Record
DC9E	A9 00	LDA #\$00	
DCA0	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
DCA3	20 53 E1	JSR \$E153	ersten Record suchen
DCA6	4C 3E DE	JMP \$DE3E	Track und Sektor holen; Ende
DCA9	20 56 D1	JSR \$D156	Byte aus Puffer holen
DCAC	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer als Index
DCAE	9D 3E 02	STA \$023E,X	Byte für Ausgabe bereitstellen
DCB1	A9 88	LDA #\$88	Flag für READY TO TALK setzen
DCB3	95 F2	STA \$F2,X	und als Kanal Status übernehmen
DCB5	60	RTS	Ende

DCB6			Parameter zum Öffnen eines Kanals setzen.
DCB6	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DCB8	B5 A7	LDA \$A7,X	zugehörige Puffernummer
DCBA	0A	ASL	mal 2
DCBB	A8	TAY	als Index
DCBC	A9 02	LDA #\$02	
DCBE	99 99 00	STA \$0099,Y	Pufferzeiger Lo auf \$02
DCC1	B5 AE	LDA \$AE,X	Puffernummer aus zweiter Tabelle
DCC3	09 80	ORA #\$80	Bit 7 setzen; Puffer frei
DCC5	95 AE	STA \$AE,X	
DCC7	0A	ASL	Puffernummer mal 2
DCC8	A8	TAY	als Index
DCC9	A9 02	LDA #\$02	
DCCB	99 99 00	STA \$0099,Y	Pufferzeiger Lo auf \$02
DCCE	A9 00	LDA #\$00	
DCD0	95 B5	STA \$B5,X	Blockzahl Lo löschen
DCD2	95 BB	STA \$BB,X	Blockzahl Hi löschen
DCD4	A9 00	LDA #\$00	
DCD6	9D 44 02	STA \$0244,X	Endezeiger löschen
DCD9	60	RTS	Ende

DCDA			Kanal zum Schreiben mit zwei Puffern öffnen und Block anlegen.
DCDA	20 A9 F1	JSR \$F1A9	freien Block in BAM suchen
DCDD	A9 01	LDA #\$01	

DCDF	20 DF D1	JSR \$D1DF	1 Puffer zum Schreiben suchen
DCE2	20 D0 D6	JSR \$D6D0	Parameter an DC übergeben
DCE5	20 B6 DC	JSR \$DCB6	Kanal Parameter setzen
DCE8	A6 82	LDX \$82	Kanal nummer
DCEA	AD 4A 02	LDA \$024A	Filetyp
DCED	48	PHA	merken
DCEE	0A	ASL	
DCEF	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
DCF1	95 EC	STA \$EC,X	und in Tabelle eintragen
DCF3	68	PLA	Filetyp zurückholen
DCF4	C9 04	CMP #\$04	REL Datei ?
DCF6	F0 05	BEQ \$DCFD	verzweige, wenn ja
DCF8	A9 01	LDA #\$01	Flag für ACTIVE LISTENER setzen
DCFA	95 F2	STA \$F2,X	und als Kanal Status übernehmen
DCFC	60	RTS	Ende
DCFD	A4 83	LDY \$83	Sekundäradresse
DCFF	B9 2B 02	LDA \$022B,Y	zugehörigen Kanalstatus holen
DD02	29 3F	AND #\$3F	und READ/WRITE-Modus setzen
DD04	09 40	ORA #\$40	
DD06	99 2B 02	STA \$022B,Y	
DD09	AD 58 02	LDA \$0258	Recordlänge
DD0C	95 C7	STA \$C7,X	in Tabelle übernehmen
DD0E	20 8E D2	JSR \$D28E	Puffer für Side-Sektoren suchen
DD11	10 03	BPL \$DD16	verzweige, wenn gefunden
DD13	4C 0F D2	JMP \$D20F	"70, NO CHANNEL" ausgeben
DD16	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DD18	95 CD	STA \$CD,X	Puffernummer für Side-Sektor merken
DD1A	20 C1 DE	JSR \$DEC1	Puffer löschen
DD1D	20 1E F1	JSR \$F11E	nächsten freien Block in BAM suchen
DD20	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
DD22	8D 59 02	STA \$0259	für ersten Side-Sektor-Block
DD25	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
DD27	8D 5A 02	STA \$025A	für ersten Side-Sektor-Block
DD2A	A6 82	LDX \$82	Kanal nummer
DD2C	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer
DD2E	20 D3 D6	JSR \$D6D3	Parameter an DC übergeben
DD31	A9 00	LDA #\$00	
DD33	20 E9 DE	JSR \$DEE9	Pufferzeiger auf Null setzen
DD36	A9 00	LDA #\$00	0 als Zeiger auf nächsten Track
DD38	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD3B	A9 11	LDA #\$11	17 als Anzahl der Bytes
DD3D	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD40	A9 00	LDA #\$00	0 als Side-Sektor-Nummer
DD42	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer

DD45	AD 58 02	LDA \$0258	Recordlänge
DD48	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD4B	A5 80	LDA \$80	aktuelle Tracknummer
DD4D	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD50	A5 81	LDA \$81	aktuelle Sektornummer
DD52	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD55	A9 10	LDA #\$10	
DD57	20 E9 DE	JSR \$DEE9	Pufferzeiger auf 16 setzen
DD5A	20 3E DE	JSR \$DE3E	Track und Sektor holen
DD5D	A5 80	LDA \$80	Tracknummer des ersten Datenblocks
DD5F	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD62	A5 81	LDA \$81	Sektornummer des ersten Datenblocks
DD64	20 8D DD	JSR \$DD8D	in Puffer
DD67	20 6C DE	JSR \$DE6C	Side-Sektor-Block auf Diskette
DD6A	20 99 D5	JSR \$D599	Jobausführung abwarten und prüfen
DD6D	A9 02	LDA #\$02	
DD6F	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf 2
DD72	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DD74	38	SEC	
DD75	A9 00	LDA #\$00	
DD77	F5 C7	SBC \$C7,X	Recordlänge aus Tabelle
DD79	95 C1	STA \$C1,X	nächste zu bearbeitende Nummer
DD7B	20 E2 E2	JSR \$E2E2	Records auf Null setzen
DD7E	20 19 DE	JSR \$DE19	Linker in Puffer schreiben
DD81	20 5E DE	JSR \$DE5E	Block auf Diskette schreiben
DD84	20 99 D5	JSR \$D599	Jobausführung abwarten und prüfen
DD87	20 F4 EE	JSR \$EEF4	BAM auf Diskette schreiben
DD8A	4C 98 DC	JMP \$DC98	Diskstatus bereitstellen; Ende

DD8D			Byte in einen Side-Sektor schreiben
DD8D	48	PHA	Byte merken
DD8E	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DD90	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer holen
DD92	4C FD CF	JMP \$CFFD	Byte in Puffer schreiben

DD95			Setzen, bzw. Löschen aller wichtigen Flags.
DD95	90 06	BCC \$DD9D	wenn C=0, dann Flags löschen
DD97	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DD99	15 EC	ORA \$EC,X	Filetyp Flags setzen
DD9B	D0 06	BNE \$DDA3	
DD9D	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DD9F	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
DDA1	35 EC	AND \$EC,X	Filetyp Flags löschen

DDA3	95 EC	STA \$EC,X	neuen Wert abspeichern
DDA5	60	RTS	Ende

DDA6			Filetyp Flags testen
DDA6	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DDA8	35 EC	AND \$EC,X	mit Flags verknüpfen
DDAA	60	RTS	Ende

DDAB			Auf Jobkode für Schreiben prüfen.
DDAB	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
DDAE	AA	TAX	als Index
DDAF	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Jobcode aus Tabelle holen
DDB2	29 F0	AND #\$F0	und isolieren
DDB4	C9 90	CMP #\$90	Schreiben ?
DDB6	60	RTS	Ende

DDB7			Testet auf aktives File in Tabelle.
DDB7	A2 00	LDX #\$00	
DDB9	86 71	STX \$71	Zähler
DDBB	BD 2B 02	LDA \$022B,X	Kanalstatus holen
DDBE	C9 FF	CMP #\$FF	Kanal belegt ?
DDC0	D0 08	BNE \$DDCA	verzweige, nein ja
DDC2	A6 71	LDX \$71	Zähler
DDC4	E8	INX	erhöhen
DDC5	E0 10	CPX #\$10	16; höchste Sekundaradresse plus 1
DDC7	90 F0	BCC \$DDB9	weitermachen, wenn kleiner
DDC9	60	RTS	Ende; kein aktuelles File gefunden
DDCA	86 71	STX \$71	Sekundäradresse merken
DDCC	29 3F	AND #\$3F	Kanalnummer isolieren
DDCE	A8	TAY	und als Index benutzen
DDCF	B9 EC 00	LDA \$00EC,Y	Kanalfiletyp holen
DDD2	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
DDD4	85 70	STA \$70	und merken
DDD6	AE 53 02	LDX \$0253	
DDD9	B5 E2	LDA \$E2,X	Standard für Drivenummer (0)
DDDB	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
DDDD	C5 70	CMP \$70	gleich dem Wert in der Tabelle ?
DDDF	D0 E1	BNE \$DDC2	verzweige, wenn nein
DDE1	B9 60 02	LDA \$0260,Y	Sektornummer im Directory
DDE4	D5 D8	CMP \$D8,X	gleich mit Sektor der Datei ?
DDE6	D0 DA	BNE \$DDC2	verzweige, wenn nein
DDE8	B9 66 02	LDA \$0266,Y	Zeiger auf Directoryeintrag
DDEB	D5 DD	CMP \$DD,X	identisch ?
DDED	D0 D3	BNE \$DDC2	verzweige, wenn nein

DDEF	18	CLC	Flag für aktives File setzen
DDF0	60	RTS	Ende

DDF1			Block schreiben, falls durch Änderungen im Puffer erforderlich (Puffer ist 'dirty').
DDF1	20 9E DF	JSR \$DF9E	Nummer des aktiven Puffers holen
DDF4	50 06	BVC \$DDFC	Ende, wenn Puffer nicht 'dirty'
DDF6	20 5E DE	JSR \$DE5E	Block auf Diskette schreiben
DDF9	20 99 D5	JSR \$D599	Jobausführung abwarten und prüfen
DDFC	60	RTS	Ende

DDFD			Linker für folgenden Sektor in Puffer schreiben.
DDFD	20 2B DE	JSR \$DE2B	Pufferzeiger setzen
DE00	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
DE02	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
DE04	C8	INY	Y=1
DE05	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
DE07	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
DE09	4C 05 E1	JMP \$E105	Puffer 'dirty' setzen; Ende

DE0C			Linker für Spur und Sektor des nächsten Sektors aus Puffer holen.
DE0C	20 2B DE	JSR \$DE2B	Pufferzeiger setzen
DE0F	B1 94	LDA (\$94),Y	Linker für Folgetrack
DE11	85 80	STA \$80	als Tracknummer übernehmen
DE13	C8	INY	
DE14	B1 94	LDA (\$94),Y	Linker für nächsten Sektor
DE16	85 81	STA \$81	als Sektornummer übernehmen
DE18	60	RTS	Ende

DE19			Linker für den letzten Block der Datei setzen (Spur = \$00).
DE19	20 2B DE	JSR \$DE2B	Pufferzeiger setzen
DE1C	A9 00	LDA #\$00	
DE1E	91 94	STA (\$94),Y	Tracknummer gleich 0 setzen
DE20	C8	INY	
DE21	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DE23	B5 C1	LDA \$C1,X	Endekennzeichen holen
DE25	AA	TAX	
DE26	CA	DEX	minus 1
DE27	8A	TXA	
DE28	91 94	STA (\$94),Y	gleich Anzahl der Bytes im Block

DE2A	60		RTS	Ende

DE2B				Aktuellen Pufferzeiger setzen.
DE2B	20 93 DF	JSR	\$DF93	Puffernummer holen
DE2E	0A	ASL		mal 2
DE2F	AA	TAX		als Index
DE30	B5 9A	LDA	\$9A,X	Pufferzeiger Hi
DE32	85 95	STA	\$95	setzen
DE34	A9 00	LDA	#\$00	
DE36	85 94	STA	\$94	Pufferzeiger Lo = \$00
DE38	A0 00	LDY	#\$00	
DE3A	60		RTS	Ende

DE3B				Spur- und Sektornummer aus Jobspeicher nach \$80/81 holen.
DE3B	20 EB D0	JSR	\$D0EB	Lesekanal suchen; Nummer holen
DE3E	20 93 DF	JSR	\$DF93	Puffernummer holen
DE41	85 F9	STA	\$F9	und merken
DE43	0A	ASL		mal 2
DE44	A8	TAY		als Index
DE45	B9 06 00	LDA	\$0006,Y	Tracknummer für Job
DE48	85 80	STA	\$80	übernehmen
DE4A	B9 07 00	LDA	\$0007,Y	Sektornummer für Job
DE4D	85 81	STA	\$81	übernehmen
DE4F	60		RTS	Ende

DE50				Schreib- und Lesejobs ausführen,
DE50	A9 90	LDA	#\$90	Jobcode für Schreiben eines Blocks
DE52	8D 4D 02	STA	\$024D	merken
DE55	D0 28	BNE	\$DE7F	unbedingter Sprung
DE57	A9 80	LDA	#\$80	Jobcode für Lesen eines Blocks
DE59	8D 4D 02	STA	\$024D	merken
DE5C	D0 21	BNE	\$DE7F	unbedingter Sprung
DE5E	A9 90	LDA	#\$90	Jobcode für Schreiben eines Blocks
DE60	8D 4D 02	STA	\$024D	merken
DE63	D0 26	BNE	\$DE8B	unbedingter Sprung
DE65	A9 80	LDA	#\$80	Jobcode für Lesen eines Blocks
DE67	8D 4D 02	STA	\$024D	merken
DE6A	D0 1F	BNE	\$DE8B	unbedingter Sprung
DE6C	A9 90	LDA	#\$90	Jobcode für Schreiben eines Blocks
DE6E	8D 4D 02	STA	\$024D	merken
DE71	D0 02	BNE	\$DE75	unbedingter Sprung
DE73	A9 80	LDA	#\$80	Jobcode für Lesen eines Blocks
DE75	8D 4D 02	STA	\$024D	merken

DE78	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DE7A	B5 CD	LDA \$CD,X	Puffernummer für Side-Sektor-Block
DE7C	AA	TAX	prüfen
DE7D	10 13	BPL \$DE92	verzweige, wenn Puffer aktiv
DE7F	20 D0 D6	JSR \$D6D0	Parameter an DC übergeben
DE82	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
DE85	AA	TAX	Puffernummer
DE86	A5 7F	LDA \$7F	aktuelle Drivenummer
DE88	9D 5B 02	STA \$025B,X	in Befehlstabelle
DE8B	20 15 E1	JSR \$E115	Puffer "dirty" Flag löschen
DE8E	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
DE91	AA	TAX	Puffernummer
DE92	4C 06 D5	JMP \$D506	Befehlscode prüfen und an DC; Ende

DE95 Nächstes Sektor der Datei anhand des Linkers im Puffer feststellen.

DE95	A9 00	LDA #\$00	
DE97	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
DE9A	20 37 D1	JSR \$D137	Byte aus Puffer holen
DE9D	85 80	STA \$80	als Tracknummer übernehmen
DE9F	20 37 D1	JSR \$D137	Byte aus Puffer holen
DEA2	85 81	STA \$81	als Sektornummer übernehmen
DEA4	60	RTS	Ende

DEA5 Pufferinhalte aus einem Puffer in einen anderen übertragen. A enthält die Anzahl der zu übertragenden Bytes; Y die Nummer des Puffers, von dem die Daten kommen und X die Nummer des Puffers, der die Daten aufnehmen soll.

DEA5	48	PHA	Anzahl der Bytes merken
DEA6	A9 00	LDA #\$00	
DEA8	85 6F	STA \$6F	Pufferadressen Lo setzen
DEAA	85 71	STA \$71	
DEAC	B9 E0 FE	LDA \$FEE0,Y	Adresse des Quellpuffers Hi holen
DEAF	85 70	STA \$70	und merken
DEB1	BD E0 FE	LDA \$FEE0,X	Adresse des Zielpuffers Hi holen
DEB4	85 72	STA \$72	und merken
DEB6	68	PLA	Anzahl der Bytes zurückholen
DEB7	A8	TAY	und als Zähler
DEB8	88	DEY	
DEB9	B1 6F	LDA (\$6F),Y	Byte aus Quellpuffer holen
DEBB	91 71	STA (\$71),Y	und in Zielpuffer abspeichern

DEBD	88	DEY	nächstes Byte
DEBE	10 F9	BPL \$DEB9	
DEC0	60	RTS	Ende

DEC1			Puffer löschen, dessen Nummer sich in A befindet.
DEC1	A8	TAY	Puffernummer nach Y
DEC2	B9 E0 FE	LDA \$FEE0,Y	Pufferadresse Hi
DEC5	85 70	STA \$70	setzen
DEC7	A9 00	LDA #\$00	Pufferadresse Lo
DEC9	85 6F	STA \$6F	setzen
DECB	A8	TAY	Puffernummer
DECC	91 6F	STA (\$6F),Y	\$00 in Puffer schreiben
DECE	C8	INY	
DECF	D0 FB	BNE \$DECC	
DED1	60	RTS	Ende

DED2			Side-Sektor Nummer holen.
DED2	A9 00	LDA #\$00	
DED4	20 DC DE	JSR \$DEDC	Pufferzeiger auf Null setzen
DED7	A0 02	LDY #\$02	Byte 2
DED9	B1 94	LDA (\$94),Y	Side-Sektor Nummer in A
DEDB	60	RTS	Ende

DEDC			Pufferzeiger auf Side-Sektor setzen wobei A das Lo-Byte enthalten muß.
DEDC	85 94	STA \$94	Pufferzeiger Lo setzen
DEDE	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DEE0	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer
DEE2	AA	TAX	als Index
DEE3	BD E0 FE	LDA \$FEE0,X	Pufferadresse Hi
DEE6	85 95	STA \$95	setzen
DEE8	60	RTS	Ende

DEE9			Pufferzeiger setzen
DEE9	48	PHA	Pufferzeiger Lo merken
DEEA	20 DC DE	JSR \$DEDC	Pufferzeiger setzen
DEED	48	PHA	Pufferzeiger Hi merken
DEEE	8A	TXA	Puffernummer
DEEF	0A	ASL	mal 2
DEF0	AA	TAX	als Index
DEF1	68	PLA	Pufferzeiger Hi zurückholen
DEF2	95 9A	STA \$9A,X	und setzen
DEF4	68	PLA	Pufferzeiger Lo zurückholen

DEF5	95 99	STA \$99,X	und setzen
DEF7	60	RTS	Ende

DEF8			Side-Sektor und Pufferzeiger setzen V-Flag = 0: alles in Ordnung V-Flag = 1: kein Side-Sektor
DEF8	20 66 DF	JSR \$DF66	Side-Sektor in Puffer und ok?
DEFB	30 0E	BMI \$DF0B	verzweige, wenn nein
DEFD	50 13	BVC \$DF12	verzweige, wenn alles in Ordnung
DEFF	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DF01	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer
DF03	20 1B DF	JSR \$DF1B	Side-Sektor in Puffer lesen
DF06	20 66 DF	JSR \$DF66	nochmals prüfen, ob Side-Sektor ok
DF09	10 07	BPL \$DF12	verzweige, wenn ja
DF0B	20 CB E1	JSR \$E1CB	vorherigen Side-Sektor lesen
DF0E	2C CE FE	BIT \$FECE	V-Flag setzen
DF11	60	RTS	Ende; Fehlerstatus
DF12	A5 D6	LDA \$D6	Zeiger in Side-Sektor
DF14	20 E9 DE	JSR \$DEE9	Pufferzeiger in Side-Sektor setzen
DF17	2C CD FE	BIT \$FECD	V-Flag löschen
DF1A	60	RTS	Ende; Status ok

DF1B			Routine zur Übergabe von Jobs an den DC. Bei Einsprung in \$DF1B wird gelesen; bei Einsprung über \$DF21
DF1B	85 F9	STA \$F9	Puffernummer merken
DF1D	A9 80	LDA #\$80	Jobcode für Lesen eines Blocks
DF1F	D0 04	BNE \$DF25	unbedingter Sprung
DF21			wird geschrieben. A muß die Nummer des Puffers zum Schreiben/Lesen und X die Nummer des aktiven Puffers enthalten.
DF21	85 F9	STA \$F9	Puffernummer merken
DF23	A9 90	LDA #\$90	Jobcode für Schreiben eines Blocks
DF25	48	PHA	merken
DF26	B5 EC	LDA \$EC,X	Kanalfiletyp holen
DF28	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
DF2A	85 7F	STA \$7F	und merken
DF2C	68	PLA	Jobcode zurückholen
DF2D	05 7F	ORA \$7F	mit Drivenummer verknüpfen
DF2F	8D 4D 02	STA \$024D	und merken
DF32	B1 94	LDA (\$94),Y	Folgetrack aus Puffer holen
DF34	85 80	STA \$80	und übernehmen
DF36	C8	INY	

DF37	B1 94	LDA (\$94),Y	Folgesektor aus Puffer holen
DF39	85 81	STA \$81	und merken
DF3B	A5 F9	LDA \$F9	Puffernummer
DF3D	20 D3 D6	JSR \$D6D3	Parameter an DC übergeben
DF40	A6 F9	LDX \$F9	Puffernummer
DF42	4C 93 D5	JMP \$D593	Jobcode an DC übergeben

DF45			Werte für Side-Sektor setzen.
DF45	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DF47	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer
DF49	4C EB D4	JMP \$D4EB	Pufferzeiger setzen; Ende

DF4C			Gesamtzahl der Blöcke einer relativen Datei berechnen.
DF4C	A9 78	LDA #\$78	120 (Anzahl der Blockzeiger/SS)
DF4E	20 5C DF	JSR \$DF5C	zu \$70/71 addieren
DF51	CA	DEX	Side-Sektor Nummer
DF52	10 F8	BPL \$DF4C	nächster Side-Sektor
DF54	A5 72	LDA \$72	Anzahl der Linkbytes
DF56	4A	LSR	durch 2 (da 2 Bytes/Linker)
DF57	20 5C DF	JSR \$DF5C	Anzahl wieder addieren
DF5A	A5 73	LDA \$73	Zahl der belegten Side-Sektoren
DF5C	18	CLC	
DF5D	65 70	ADC \$70	
DF5F	85 70	STA \$70	addieren
DF61	90 02	BCC \$DF65	
DF63	E6 71	INC \$71	
DF65	60	RTS	Ende

DF66			Zustand eines Side-Sektor-Blocks im Puffer prüfen.
DF66	20 D2 DE	JSR \$DED2	Nummer des Side-Sektors holen
DF69	C5 D5	CMP \$D5	identisch mit SS im Puffer ?
DF6B	D0 0E	BNE \$DF7B	verzweige, wenn nein
DF6D	A4 D6	LDY \$D6	Zeiger in Side-Sektor
DF6F	B1 94	LDA (\$94),Y	Tracknummer aus Puffer holen
DF71	F0 04	BEQ \$DF77	verzweige, wenn kein Folgetrack
DF73	2C CD FE	BIT \$FECD	Fehlerflags löschen
DF76	60	RTS	Ende; alles ok
DF77	2C CF FE	BIT \$FECE	N-Flag setzen
DF7A	60	RTS	Ende; kein Side-Sektor
DF7B	A5 D5	LDA \$D5	Side-Sektor Nummer
DF7D	C9 06	CMP #\$06	größer gleich 6 ?
DF7F	B0 0A	BCS \$DF8B	verzweige, wenn ja

DF81	0A	ASL	mal 2
DF82	A8	TAY	als Zeiger in Puffer
DF83	A9 04	LDA #\$04	Pufferzeiger Lo
DF85	85 94	STA \$94	auf \$04 setzen
DF87	B1 94	LDA (\$94),Y	Tracknummer holen
DF89	D0 04	BNE \$DF8F	verzweige, wenn vorhanden
DF8B	2C D0 FE	BIT \$FED0	N- und V-Flag setzen
DF8E	60	RTS	Ende; Fehlerstatus
DF8F	2C CE FE	BIT \$FECE	V-Flag setzen
DF92	60	RTS	Ende; SS nicht vorhanden

DF93			Nummer des aktiven Puffers holen.
DF93	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DF95	B5 A7	LDA \$A7,X	zugehörige Puffernummer aus Tabelle
DF97	10 02	BPL \$DF9B	verzweige, wenn Puffer belegt
DF99	B5 AE	LDA \$AE,X	Puffer aktive oder nur belegt ?
DF9B	29 BF	AND #\$BF	testen
DF9D	60	RTS	Ende

DF9E			Aktiven Puffer prüfen.
DF9E	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFA0	8E 57 02	STX \$0257	merken
DFA3	B5 A7	LDA \$A7,X	Puffernummer holen
DFA5	10 09	BPL \$DFB0	verzweige, wenn Puffer belegt
DFA7	8A	TXA	Puffernummer
DFA8	18	CLC	
DFA9	69 07	ADC #\$07	plus 7
DFAB	8D 57 02	STA \$0257	und merken
DFAE	B5 AE	LDA \$AE,X	Puffer aktiv oder nur belegt ?
DFB0	85 70	STA \$70	Status merken
DFB2	29 1F	AND #\$1F	Puffer auf Aktivität prüfen
DFB4	24 70	BIT \$70	
DFB6	60	RTS	Ende

DFB7			Nummer eines inaktiven Puffers eines Kanals holen.
DFB7	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFB9	B5 A7	LDA \$A7,X	zugehörige Puffernummer
DFBB	30 02	BMI \$DFBF	verzweige, wenn Puffer frei
DFBD	B5 AE	LDA \$AE,X	belegter Puffer aktiv ?
DFBF	C9 FF	CMP #\$FF	
DFC1	60	RTS	Ende

DFC2			Puffer freigeben oder inaktivieren Puffernummer in A

DFC2	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFC4	09 80	ORA #80	Flag für Puffer inaktiv setzen
DFC6	B4 A7	LDY \$A7,X	Puffer belegt ?
DFC8	10 03	BPL \$DFCD	verzweige, wenn ja
DFCA	95 A7	STA \$A7,X	Puffer inaktiv setzen
DFCC	60	RTS	Ende
DFCD	95 AE	STA \$AE,X	Puffer unbelegt setzen
DFCF	60	RTS	Ende

DFD0			Nächsten Record einer relativen Datei erstellen.
DFD0	A9 20	LDA #20	Bit 5
DFD2	20 9D DD	JSR \$DD9D	Kanalfiletyp setzen
DFD5	A9 80	LDA #80	Bit 7
DFD7	20 A6 DD	JSR \$DDA6	bei Kanalfiletyp gesetzt ?
DFDA	D0 41	BNE \$E01D	verzweige, wenn ja
DFDC	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFDE	F6 B5	INC \$B5,X	Recordnummer Lo plus 1
DFE0	D0 02	BNE \$DFE4	verzweige, wenn ungleich Null
DFE2	F6 BB	INC \$BB,X	Recordnummer Hi plus 1
DFE4	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFE6	B5 C1	LDA \$C1,X	Zeiger auf nächsten Record
DFE8	F0 2E	BEQ \$E018	verzweige, wenn Null
DFEA	20 E8 D4	JSR \$D4E8	Pufferzeiger entsprechend A setzen
DFED	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFEF	D5 C1	CMP \$C1,X	Pufferzeiger kleiner Recordzeiger
DFF1	90 03	BCC \$DFF6	verzweige, wenn ja
DFF3	20 3C E0	JSR \$E03C	Record schreiben; nächsten lesen
DFF6	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
DFF8	B5 C1	LDA \$C1,X	Zeiger auf nächsten Record
DFFA	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger entsprechend A setzen
DFFD	A1 99	LDA (\$99,X)	Byte aus Puffer holen
DFFF	85 85	STA \$85	für Ausgabe bereitstellen
E001	A9 20	LDA #20	Bit 5
E003	20 9D DD	JSR \$DD9D	Kanalfiletyp wiederherstellen
E006	20 04 E3	JSR \$E304	Recordlänge zu Zeiger addieren
E009	48	PHA	Ergebnis merken
E00A	90 28	BCC \$E034	verzweige, wenn Record gefunden
E00C	A9 00	LDA #00	
E00E	20 F6 D4	JSR \$D4F6	Folgetrack aus Puffer holen
E011	D0 21	BNE \$E034	verzweige, wenn Block vorhanden
E013	68	PLA	Zeiger zurückholen
E014	C9 02	CMP #02	

E016	F0 12	BEQ \$E02A	verzweige, wenn Ergebnis gleich 2
E018	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
E01A	20 97 DD	JSR \$DD97	testen
E01D	20 2F D1	JSR \$D12F	Kanal- und Puffernummer holen
E020	B5 99	LDA \$99,X	Pufferzeiger Lo
E022	99 44 02	STA \$0244,Y	als Endezeiger merken
E025	A9 0D	LDA #\$0D	'RETURN'
E027	85 85	STA \$85	für Ausgabe bereitstellen
E029	60	RTS	Ende
E02A	20 35 E0	JSR \$E035	Zeiger auf letztes Zeichen setzen
E02D	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E02F	A9 00	LDA #\$00	
E031	95 C1	STA \$C1,X	Zeiger auf nächsten Record = 0
E033	60	RTS	Ende
E034	68	PLA	Zeiger
E035	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E037	95 C1	STA \$C1,X	als Zeiger auf nächsten Record
E039	4C 6E E1	JMP \$E16E	Zeiger auf letztes Zeichen; Ende

E03C				Nächsten Record in Puffer generieren; vorherigen Block schreiben.
E03C	20 D3 D1	JSR \$D1D3		Drivenummer setzen
E03F	20 95 DE	JSR \$DE95		Track und Sektor setzen
E042	20 9E DF	JSR \$DF9E		Puffer 'dirty' ?
E045	50 16	BVC \$E05D		verzweige, wenn nein
E047	20 5E DE	JSR \$DE5E		Puffer auf Diskette schreiben
E04A	20 1E CF	JSR \$CF1E		Fuffer wechseln
E04D	A9 02	LDA #\$02		
E04F	20 C8 D4	JSR \$D4C8		Pufferzeiger auf \$02 setzen
E052	20 AB DD	JSR \$DDAB		war letzter Job ein Schreibjob ?
E055	D0 24	BNE \$E07B		verzweige, wenn nein
E057	20 57 DE	JSR \$DE57		Block von Diskette lesen
E05A	4C 99 D5	JMP \$D599		Jobausführung abwarten und prüfen
E05D	20 1E CF	JSR \$CF1E		Puffer wechseln
E060	20 AB DD	JSR \$DDAB		war letzter Job ein Schreibjob ?
E063	D0 06	BNE \$E06B		verzweige, wenn nein
E065	20 57 DE	JSR \$DE57		Block von Diskette lesen
E068	20 99 D5	JSR \$D599		Jobausführung abwarten und prüfen
E06B	20 95 DE	JSR \$DE95		Track und Sektor setzen
E06E	A5 80	LDA \$80		Tracknummer; Folgebblock vorhanden ?
E070	F0 09	BEQ \$E07B		verzweige, wenn nein
E072	20 1E CF	JSR \$CF1E		Puffer wechseln
E075	20 57 DE	JSR \$DE57		Block von Diskette lesen
E078	20 1E CF	JSR \$CF1E		Puffer wechseln
E07B	60	RTS		Ende

E07C				ein Byte in Recordpuffer schreiben.
E07C	20 05 E1	JSR \$E105		Puffer 'dirty' setzen, da geändert
E07F	20 93 DF	JSR \$DF93		Puffernummer holen
E082	0A	ASL		mal 2
E083	AA	TAX		als Index
E084	A5 85	LDA \$85		Byte vom seriellen Bus
E086	81 99	STA (\$99,X)		in Puffer schreiben
E088	B4 99	LDY \$99,X		Pufferzeiger
E08A	C8	INY		plus 1
E08B	D0 09	BNE \$E096		verzweige, wenn noch nicht Null
E08D	A4 82	LDY \$82		Kanalnummer
E08F	B9 C1 00	LDA \$00C1,Y		Zeiger auf nächsten Record
E092	F0 0A	BEQ \$E09E		verzweige, wenn gleich Null
E094	A0 02	LDY #\$02		Pufferzeiger neu setzen
E096	98	TYA		
E097	A4 82	LDY \$82		Kanalnummer
E099	D9 C1 00	CMP \$00C1,Y		Zeiger gleich Zeiger auf Record ?

E09C	D0 05	BNE \$E0A3	verzweige, wenn nein
E09E	A9 20	LDA #\$20	Bit 5
E0A0	4C 97 DD	JMP \$DD97	Kanalfiletyp ändern; Ende
E0A3	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger plus 1
E0A5	D0 03	BNE \$E0AA	verzweige, wenn noch nicht Null
E0A7	20 3C E0	JSR \$E03C	Record schreiben; nächsten lesen
E0AA	60	RTS	Ende

E0AB			Schreiben der Records.
E0AB	A9 A0	LDA #\$A0	Bit 7 und 5
E0AD	20 A6 DD	JSR \$DDA6	testen
E0B0	D0 27	BNE \$E0D9	verzweige, wenn eines gesetzt
E0B2	A5 85	LDA \$85	Byte vom seriellen Bus
E0B4	20 7C E0	JSR \$E07C	in Recordpuffer schreiben
E0B7	A5 F8	LDA \$F8	EOI erhalten ?
E0B9	F0 0D	BEQ \$E0C8	verzweige, wenn nein
E0BB	60	RTS	Ende
E0BC	A9 20	LDA #\$20	Bit 5
E0BE	20 A6 DD	JSR \$DDA6	testen
E0C1	F0 05	BEQ \$E0C8	verzweige, wenn nicht gesetzt
E0C3	A9 51	LDA #\$51	Nummer der Fehlermeldung
E0C5	8D 6C 02	STA \$026C	Fehlerflag setzen
E0C8	20 F3 E0	JSR \$E0F3	Rest des Records mit Null füllen
E0CB	20 53 E1	JSR \$E153	nächsten Record suchen
E0CE	AD 6C 02	LDA \$026C	Fehler aufgetreten ?
E0D1	F0 03	BEQ \$E0D6	verzweige, wenn nein
E0D3	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"51, OVERFLOW IN RECORD" ausgeben
E0D6	4C BC E6	JMP \$E6BC	Ende; alles ok
E0D9	29 80	AND #\$80	Bit 7 testen
E0DB	D0 05	BNE \$E0E2	verzweige, wenn gesetzt
E0DD	A5 F8	LDA \$F8	EOI erhalten
E0DF	F0 DB	BEQ \$E0BC	weitermachen, wenn nein
E0E1	60	RTS	Ende
E0E2	A5 85	LDA \$85	Byte vom seriellen Bus
E0E4	48	PHA	merken
E0E5	20 1C E3	JSR \$E31C	mehr Platz in der Datei schaffen
E0E8	68	PLA	Datenbyte zurückholen
E0E9	85 85	STA \$85	und wieder abspeichern
E0EB	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
E0ED	20 9D DD	JSR \$DD9D	Kanalfiletyp wiederherstellen
E0F0	4C B2 E0	JMP \$E0B2	Byte in Datei schreiben; Ende

E0F3			Füllt den Rest des Records mit Nullen auf.

E0F3	A9 20	LDA #\$20	Bit 5
E0F5	20 A6 DD	JSR \$DDA6	testen
E0F8	D0 0A	BNE \$E104	verzweige, wenn gesetzt
E0FA	A9 00	LDA #\$00	
E0FC	85 85	STA \$85	Datenbyte gleich \$00
E0FE	20 7C E0	JSR \$E07C	Byte in Recordpuffer schreiben
E101	4C F3 E0	JMP \$E0F3	weitermachen, bis Record voll
E104	60	RTS	Ende

E105			Puffernummer in Tabelle registrieren und anzeigen, daß der Pufferinhalt aktualisiert wurde, so daß er mit dem Block auf Diskette nicht mehr übereinstimmt ('dirty' Puffer)
E105	A9 40	LDA #\$40	Bit 6
E107	20 97 DD	JSR \$DD97	als Flag setzen
E10A	20 9E DF	JSR \$DF9E	Puffernummer holen; Flags setzen
E10D	09 40	ORA #\$40	Bit 6 setzen
E10F	AE 57 02	LDX \$0257	Kanalnummer plus 7
E112	95 A7	STA \$A7,X	Puffer 'dirty' Flag in Tabelle
E114	60	RTS	Ende

E115			Löschen des Flags in der Puffertabelle, daß die Änderungen an einem Puffer anzeigte ('dirty' Flag).
E115	20 9E DF	JSR \$DF9E	Puffernummer holen; Flags setzen
E118	29 BF	AND #\$BF	Bit 6 löschen
E11A	AE 57 02	LDX \$0257	Kanalnummer plus 7
E11D	95 A7	STA \$A7,X	in Tabelle eintragen
E11F	60	RTS	Ende

E120			Byte aus Recordpuffer holen.
E120	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
E122	20 A6 DD	JSR \$DDA6	testen
E125	D0 37	BNE \$E15E	verzweige, wenn gesetzt
E127	20 2F D1	JSR \$D12F	Byte aus Puffer holen
E12A	B5 99	LDA \$99,X	Pufferzeiger
E12C	D9 44 02	CMP \$0244,Y	Ende schon erreicht ?
E12F	F0 22	BEQ \$E153	verzweige, wenn ja
E131	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger plus 1
E133	D0 06	BNE \$E13B	verzweige, wenn ungleich Null
E135	20 3C E0	JSR \$E03C	Record schreiben; nächsten lesen
E138	20 2F D1	JSR \$D12F	Zeiger in Puffer setzen
E13B	A1 99	LDA (\$99,X)	Byte aus Puffer holen


```

E13D 99 3E 02 STA $023E,Y und für Ausgabe bereitstellen
E140 A9 89 LDA #$89 READ/WRITE Flag setzen und
E142 99 F2 00 STA $00F2,Y Kanalstatus herstellen
E145 B5 99 LDA $99,X Pufferzeiger
E147 D9 44 02 CMP $0244,Y Ende schon erreicht ?
E14A F0 01 BEQ $E14D verzweige, wenn ja
E14C 60 RTS Ende
E14D A9 81 LDA #$81 Kanalstatus zurücksetzen, da
E14F 99 F2 00 STA $00F2,Y Ende des Blocks erreicht
E152 60 RTS Ende
-----
E153 nächsten Record lesen und Byte für
Ausgabe bereitstellen
E153 20 D0 DF JSR $DFD0 nächsten Record suchen
E156 20 2F D1 JSR $D12F Zeiger in Puffer setzen
E159 A5 85 LDA $85 Byte aus Puffer
E15B 4C 3D E1 JMP $E13D für Ausgabe bereitstellen; Ende
-----
E15E Abbruch bei Fehler
E15E A6 82 LDX $82 Kanalnummer
E160 A9 0D LDA #$0D 'RETURN'
E162 9D 3E 02 STA $023E,X für Ausgabe auf Bus bereitstellen
E165 A9 81 LDA #$81 Kanalstatus zurücksetzen, da
E167 95 F2 STA $F2,X Arbeit abgebrochen ist
E169 A9 50 LDA #$50 Nummer der Fehlermeldung
E16B 20 C8 C1 JSR $C1C8 "53, RECORD NOT PRESENT" ausgeben
-----
E16E Letztes Zeichen im Record durch Zeiger
markieren.
E16E A6 82 LDX $82 Kanalnummer
E170 B5 C1 LDA $C1,X Zeiger auf nächsten Record
E172 85 87 STA $87 merken
E174 C6 87 DEC $87 minus 1
E176 C9 02 CMP #$02
E178 D0 04 BNE $E17E verzweige, wenn ungleich 2
E17A A9 FF LDA #$FF
E17C 85 87 STA $87 Zeiger auf $FF setzen
E17E B5 C7 LDA $C7,X Recordlänge
E180 85 88 STA $88 merken
E182 20 E8 D4 JSR $D4E8 Pufferzeiger entsprechend setzen
E185 A6 82 LDX $82 Kanalnummer
E187 C5 87 CMP $87 Pufferzeiger größer als R-Zeiger 7
E189 90 19 BCC $E1A4 verzweige, wenn nein
E18B F0 17 BEQ $E1A4 verzweige, wenn beide gleich

```

E18D	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
E190	20 B2 E1	JSR \$E1B2	Byte an Zeigerposition aus Puffer
E193	90 08	BCC \$E19D	verzweige bei Zeigerunterlauf
E195	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E197	9D 44 02	STA \$0244,X	Endezeiger setzen
E19A	4C 1E CF	JMP \$CF1E	Puffer wechseln; Ende
E19D	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
E1A0	A9 FF	LDA #\$FF	
E1A2	85 87	STA \$87	Recordzeiger auf \$FF
E1A4	20 B2 E1	JSR \$E1B2	Byte an Zeigerposition aus Puffer
E1A7	B0 03	BCS \$E1AC	verzweige, wenn nicht letztes Byte
E1A9	20 E8 D4	JSR \$D4E8	Pufferzeiger neu setzen
E1AC	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E1AE	9D 44 02	STA \$0244,X	Endezeiger setzen
E1B1	60	RTS	Ende

E1B2			Letztes Byte ungleich Null eines Records finden.
E1B2	20 2B DE	JSR \$DE2B	Pufferzeiger auf Null setzen
E1B5	A4 87	LDY \$87	Recordzeiger
E1B7	B1 94	LDA (\$94),Y	Byte aus Puffer holen
E1B9	D0 0D	BNE \$E1C8	verzweige, wenn ungleich Null
E1BB	88	DEY	nächstes Zeichen
E1BC	C0 02	CPY #\$02	schon letztes Zeichen geholt ?
E1BE	90 04	BCC \$E1C4	verzweige, wenn ja
E1C0	C6 88	DEC \$88	Recordlänge minus 1
E1C2	D0 F3	BNE \$E1B7	verzweige, wenn noch nicht Null
E1C4	C6 88	DEC \$88	Recordlänge minus 1
E1C6	18	CLC	Flag für ok; Ende gefunden
E1C7	60	RTS	fertig
E1C8	98	TYA	Recordzeiger
E1C9	38	SEC	Flag für Ende noch nicht gefunden
E1CA	60	RTS	zurück

E1CB			Ende des letzten Records feststellen und Zeiger entsprechend setzen.
E1CB	20 D2 DE	JSR \$DED2	Side-Sektor Nummer holen
E1CE	85 D5	STA \$D5	und merken
E1D0	A9 04	LDA #\$04	
E1D2	85 94	STA \$94	Zeiger in Puffer Lo
E1D4	A0 0A	LDY #\$0A	
E1D6	D0 04	BNE \$E1DC	unbedingter Sprung
E1D8	88	DEY	
E1D9	88	DEY	

E1DA	30 26	BMI \$E202	Fehler, wenn Y < 0
E1DC	B1 94	LDA (\$94),Y	Tracknummer des vorherigen Blocks
E1DE	F0 F8	BEQ \$E1D8	verzweige, wenn keiner vorhanden
E1E0	98	TYA	
E1E1	4A	LSR	geteilt durch 2
E1E2	C5 D5	CMP \$D5	gleich Nummer des aktuellen Blocks?
E1E4	F0 09	BEQ \$E1EF	verzweige, wenn ja
E1E6	85 D5	STA \$D5	Nummer merken
E1E8	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E1EA	B5 CD	LDA \$CD,X	Puffer für Side-Sektor
E1EC	20 1B DF	JSR \$DF1B	Side-Sektor lesen
E1EF	A0 00	LDY #\$00	
E1F1	84 94	STY \$94	Pufferzeiger gleich Null
E1F3	B1 94	LDA (\$94),Y	Tracknummer des Folgeblocks
E1F5	D0 0B	BNE \$E202	verzweige, wenn Block folgt
E1F7	C8	INY	
E1F8	B1 94	LDA (\$94),Y	Sektornummer jetzt Anzahl der Bytes
E1FA	A8	TAY	
E1FB	88	DEY	
E1FC	84 D6	STY \$D6	als Endezeiger merken
E1FE	98	TYA	
E1FF	4C E9 DE	JMP \$DEE9	Pufferzeiger setzen; Ende
E202	A9 67	LDA #\$67	Nummer der Fehlermeldung
E204	20 45 E6	JSR \$E645	"67, ILLEGAL TRACK OR SECTOR"

E207			POSITION-Befehl
E207	20 B3 C2	JSR \$C2B3	Befehlsstring prüfen
E20A	AD 01 02	LDA \$0201	zweites Zeichen aus Befehlsstring
E20D	85 83	STA \$83	als Sekundäradresse setzen
E20F	20 EB D0	JSR \$D0EB	Lesekanal suchen
E212	90 05	BCC \$E219	verzweige, wenn Kanal gefunden
E214	A9 70	LDA #\$70	Nummer der Fehlermeldung
E216	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"70, NO CHANNEL" ausgeben
E219	A9 A0	LDA #\$A0	Bit 7 und 5
E21B	20 9D DD	JSR \$DD9D	Kanalfiletyp setzen
E21E	20 25 D1	JSR \$D125	Filetyp prüfen
E221	F0 05	BEQ \$E228	verzweige, wenn REL File
E223	A9 64	LDA #\$64	Nummer der Fehlermeldung
E225	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"64, FILE TYPE MISMATCH" ausgeben
E228	B5 EC	LDA \$EC,X	Kanalfiletyp
E22A	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
E22C	85 7F	STA \$7F	und übernehmen
E22E	AD 02 02	LDA \$0202	drittes Zeichern aus Befehlsstring
E231	95 B5	STA \$B5,X	als Recordnummer Lo merken

E233	AD 03 02	LDA \$0203	viertes Zeichen aus Befehlsstring
E236	95 BB	STA \$BB,X	als Recordnummer Hi merken
E238	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E23A	A9 89	LDA #\$89	READ/WRITE Status
E23C	95 F2	STA \$F2,X	als Kanalstatus übernehmen
E23E	AD 04 02	LDA \$0204	fünftes Zeichen aus Befehlsstring
E241	F0 10	BEQ \$E253	verzweige, wenn Null
E243	38	SEC	
E244	E9 01	SBC #\$01	teste, ob Wert gleich 1
E246	F0 0B	BEQ \$E253	verzweige, wenn ja
E248	D5 C7	CMP \$C7,X	mit Recordlänge vergleichen
E24A	90 07	BCC \$E253	verzweige, wenn kleiner
E24C	A9 51	LDA #\$51	Nummer der Fehlermeldung
E24E	8D 6C 02	STA \$026C	als Fehlerflag merken
E251	A9 00	LDA #\$00	
E253	85 D4	STA \$D4	Zeiger auf Beginn des Record
E255	20 0E CE	JSR \$CE0E	Zeiger in REL Datei berechnen
E258	20 F8 DE	JSR \$DEF8	entsprechenden Side-Sektor lesen
E25B	50 08	BVC \$E265	verzweige, wenn Side-Sektor ok
E25D	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
E25F	20 97 DD	JSR \$DD97	Kanalfiletyp wiederherstellen
E262	4C 5E E1	JMP \$E15E	"50, RECORD NOT PRESENT" ausgeben
E265	20 75 E2	JSR \$E275	gewünschten Record holen
E268	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
E26A	20 A6 DD	JSR \$DDA6	testen
E26D	F0 03	BEQ \$E272	verzweige, wenn nicht gesetzt
E26F	4C 5E E1	JMP \$E15E	"50, RECORD NOT PRESENT" ausgeben
E272	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

E275			Record in aktuellen Puffer holen und den nächsten Block gleich in den zweiten Puffer zur späteren Bearbeitung laden.
E275	20 9C E2	JSR \$E29C	Block in aktiven Puffer laden
E278	A5 D7	LDA \$D7	Zeiger in Record
E27A	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger setzen
E27D	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E27F	B5 C7	LDA \$C7,X	Recordlänge holen
E281	38	SEC	
E282	E5 D4	SBC \$D4	minus Beginn des Record
E284	B0 03	BCS \$E289	verzweige, wenn Ergebnis positiv
E286	4C 02 E2	JMP \$E202	"67, ILLEGAL TRACK OR SECTOR"
E289	18	CLC	
E28A	65 D7	ADC \$D7	Zeiger in Record addieren

E28C	90 03	BCC	\$E291	verzweige, wenn kleiner gleich 255
E28E	69 01	ADC	#\$01	Überlauf plus 1 addieren
E290	38	SEC		
E291	20 09 E0	JSR	\$E009	Zeiger für Ausgabe setzen
E294	4C 38 E1	JMP	\$E138	Byte für Ausgabe bereitstellen-Ende
E297	A9 51	LDA	#\$51	Nummer der Fehlermeldung
E299	20 C8 C1	JSR	\$C1C8	"51, OVERFLOW IN RECORD" ausgeben

E29C				Datenblöcke in Puffer schreiben.
E29C	A5 94	LDA	\$94	Pufferzeiger Lo
E29E	85 89	STA	\$89	merken
E2A0	A5 95	LDA	\$95	Pufferzeiger Hi
E2A2	85 8A	STA	\$8A	merken
E2A4	20 D0 E2	JSR	\$E2D0	gewünschter Block im Puffer ?
E2A7	D0 01	BNE	\$E2AA	verzweige, wenn nein
E2A9	60	RTS		Ende
E2AA	20 F1 DD	JSR	\$DDF1	Pufferinhalt schreiben, wenn dirty
E2AD	20 0C DE	JSR	\$DE0C	Folgetrack und -Sektor holen
E2B0	A5 80	LDA	\$80	Tracknummer
E2B2	F0 0E	BEQ	\$E2C2	verzweige, wenn kein Folgablock
E2B4	20 D3 E2	JSR	\$E2D3	Track und Sektor vergleichen
E2B7	D0 06	BNE	\$E2BF	verzweige, wenn ungleich
E2B9	20 1E CF	JSR	\$CF1E	Puffer wechseln
E2BC	4C DA D2	JMP	\$D2DA	inaktiven Puffer freimachen; Ende

E2BF	20 DA D2	JSR	\$D2DA	inaktiven Puffer freimachen
E2C2	A0 00	LDY	#\$00	
E2C4	B1 89	LDA	(\$89),Y	Tracknummer
E2C6	85 80	STA	\$80	übernehmen
E2C8	C8	INY		
E2C9	B1 89	LDA	(\$89),Y	Sektornummer des Folgeblocks
E2CB	85 81	STA	\$81	ebenfalls übernehmen
E2CD	4C AF D0	JMP	\$D0AF	Block in Puffer lesen; Ende

E2D0				Kontrolle, ob sich der gewünschte Datenblock im aktuellen Puffer befindet; dazu werden die Spur- und Sektornummern des Blocks mit den aktuellen der Zeropage verglichen.
E2D0	20 3E DE	JSR	\$DE3E	Track und Sektor aus Jobspeicher
E2D3	A0 00	LDY	#\$00	
E2D5	B1 89	LDA	(\$89),Y	Tracknummer
E2D7	C5 80	CMP	\$80	vergleichen
E2D9	F0 01	BEQ	\$E2DC	verzweige, wenn gleich
E2DB	60	RTS		Ende

```

E2DC C8      INY
E2DD B1 89   LDA ($89),Y Sektornummer
E2DF C5 81   CMP $81      vergleichen
E2E1 60      RTS      Ende

```

```

E2E2      Pufferdaten jeweils den einzelnen
          Records zuordnen.

```

```

E2E2 20 2B DE JSR $DE2B   Pufferzeiger setzen
E2E5 A0 02    LDY #$02
E2E7 A9 00    LDA #$00
E2E9 91 94    STA ($94),Y Puffer löschen
E2EB C8      INY
E2EC D0 FB    BNE $E2E9
E2EE 20 04 E3 JSR $E304   Position des nächsten R berechnen
E2F1 95 C1    STA $C1,X   und merken
E2F3 A8      TAY
E2F4 A9 FF    LDA #$FF
E2F6 91 94    STA ($94),Y $FF als Kennzeichen in Record
E2F8 20 04 E3 JSR $E304   Zeiger auf nächsten R berechnen
E2FB 90 F4    BCC $E2F1   verzweige, wenn R in diesem Block
E2FD D0 04    BNE $E303   verzweige, wenn Block voll
E2FF A9 00    LDA #$00
E301 95 C1    STA $C1,X   Recordzeiger löschen
E303 60      RTS      Ende

```

```

E304      Kontrollieren, ob der nächste Record
          noch in den Puffer passt.

```

```

E304 A6 82    LDX $82   Kanalnummer
E306 B5 C1    LDA $C1,X   Recordzeiger
E308 38      SEC
E309 F0 0D    BEQ $E318   verzweige, wenn Zeiger gleich Null
E30B 18      CLC
E30C 75 C7    ADC $C7,X   Recordlänge addieren
E30E 90 0B    BCC $E31B   verzweige, wenn kein Überlauf
E310 D0 06    BNE $E318   verzweige, wenn ungleich Null
E312 A9 02    LDA #$02
E314 2C CC FE BIT $FECC   Z-Flag setzen
E317 60      RTS      Ende
E318 69 01    ADC #$01   Überlauf plus 1 addieren
E31A 38      SEC      Flag für kein weiterer Record
E31B 60      RTS      Ende

```

```

E31C      Blöcke zum relativen File hinzufügen
          und die Side-Sektoren aktualisieren.

```

E31C	20 D3 D1	JSR \$D1D3	Drivenummer holen und setzen
E31F	20 CB E1	JSR \$E1CB	letzten Side-Sektor holen
E322	20 9C E2	JSR \$E29C	gewünschte Datenblöcke lesen
E325	20 7B CF	JSR \$CF7B	Zweipufferbetrieb generieren
E328	A5 D6	LDA \$D6	Zeiger in Side-Sektor
E32A	85 87	STA \$87	merken
E32C	A5 D5	LDA \$D5	Side-Sektor Nummer
E32E	85 86	STA \$86	merken
E330	A9 00	LDA #\$00	
E332	85 88	STA \$88	Flag für einen Block löschen
E334	A9 00	LDA #\$00	
E336	85 D4	STA \$D4	Zeiger auf Beginn des Record
E338	20 0E CE	JSR \$CE0E	Side-Sektor Zeiger berechnen
E33B	20 4D EF	JSR \$EF4D	BLOCKS FREE berechnen
E33E	A4 82	LDY \$82	Kanalnummer
E340	B6 C7	LDX \$C7,Y	Recordlänge
E342	CA	DEX	minus 1
E343	8A	TXA	
E344	18	CLC	
E345	65 D7	ADC \$D7	plus Zeiger in Record
E347	90 0C	BCC \$E355	verzweige, wenn kein Überlauf
E349	E6 D6	INC \$D6	Zeiger in Side-Sektor erhöhen
E34B	E6 D6	INC \$D6	2 mal, da Track und Sektor
E34D	D0 06	BNE \$E355	verzweige, wenn kein Übertrag
E34F	E6 D5	INC \$D5	Side-Sektor Nummer erhöhen
E351	A9 10	LDA #\$10	16
E353	85 D6	STA \$D6	Zeiger in Side-Sektor setzen
E355	A5 87	LDA \$87	vorheriger Zeiger in Side-Sektor
E357	18	CLC	
E358	69 02	ADC #\$02	plus 2
E35A	20 E9 DE	JSR \$DEE9	Pufferzeiger für Side-Sektor setzen
E35D	A5 D5	LDA \$D5	Side-Sektor Nummer
E35F	C9 06	CMP #\$06	kleiner als 6 ?
E361	90 05	BCC \$E368	verzweige, wenn ja
E363	A9 52	LDA #\$52	Nummer der Fehlermeldung
E365	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"52, FILE TOO LARGE" ausgeben
E368	A5 D6	LDA \$D6	Zeiger in Side-Sektor
E36A	38	SEC	
E36B	E5 87	SBC \$87	minus letztem Zeiger in SS
E36D	B0 03	BCS \$E372	verzweige, wenn kein Borrow
E36F	E9 0F	SBC #\$0F	minus 16
E371	18	CLC	
E372	85 72	STA \$72	merken

E374	A5 D5	LDA \$D5	Side-Sektor Nummer
E376	E5 86	SBC \$86	minus letzte Side-Sektor Nummer
E378	85 73	STA \$73	merken
E37A	A2 00	LDX #\$00	
E37C	86 70	STX \$70	Summenspeicher löschen
E37E	86 71	STX \$71	
E380	AA	TAX	Differenz nach X
E381	20 51 DF	JSR \$DF51	Blockzahl der REL Datei berechnen
E384	A5 71	LDA \$71	Blockzahl Hi
E386	D0 07	BNE \$E38F	verzweige, wenn ungleich Null
E388	A6 70	LDX \$70	Blockzahl Lo
E38A	CA	DEX	testen, ob Zahl gleich 1
E38B	D0 02	BNE \$E38F	verzweige, wenn nein
E38D	E6 88	INC \$88	Flag für einen Block setzen
E38F	CD 73 02	CMP \$0273	Anzahl der Blocks auf Diskette Hi
E392	90 09	BCC \$E39D	verzweige, wenn REL Datei kleiner
E394	D0 CD	BNE \$E363	Fehler, wenn Datei größer
E396	AD 72 02	LDA \$0272	Blockzahl auf Diskette Lo
E399	C5 70	CMP \$70	vergleichen mit Zahl der REL Datei
E39B	90 C6	BCC \$E363	verzweige, wenn REL Datei größer
E39D	A9 01	LDA #\$01	
E39F	20 F6 D4	JSR \$D4F6	zweites Byte aus Puffer holen
E3A2	18	CLC	
E3A3	69 01	ADC #\$01	plus 1
E3A5	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E3A7	95 C1	STA \$C1,X	als Recordzeiger setzen
E3A9	20 1E F1	JSR \$F11E	freien Block in BAM suchen
E3AC	20 FD DD	JSR \$DDFD	Track und Sektor in Puffer
E3AF	A5 88	LDA \$88	Flag für einen Block
E3B1	D0 15	BNE \$E3C8	verzweige, wenn gesetzt
E3B3	20 5E DE	JSR \$DE5E	Block auf Diskette schreiben
E3B6	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
E3B9	20 D0 D6	JSR \$D6D0	Parameter an DC übergeben
E3BC	20 1E F1	JSR \$F11E	freien Block in BAM suchen
E3BF	20 FD DD	JSR \$DDFD	Track und Sektor in Puffer
E3C2	20 E2 E2	JSR \$E2E2	Records in Puffer setzen
E3C5	4C D4 E3	JMP \$E3D4	
E3C8	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
E3CB	20 D0 D6	JSR \$D6D0	Parameter an DC übergeben
E3CE	20 E2 E2	JSR \$E2E2	Records in Puffer setzen
E3D1	20 19 DE	JSR \$DE19	Null und Endezeiger in Puffer
E3D4	20 5E DE	JSR \$DE5E	Block auf Diskette schreiben
E3D7	20 0C DE	JSR \$DE0C	Track und Sektor holen
E3DA	A5 80	LDA \$80	Tracknummer

E3DC	48	PHA	merken
E3DD	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
E3DF	48	PHA	merken
E3E0	20 3E DE	JSR \$DE3E	Track und Sektor aus Jobspeicher
E3E3	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
E3E5	48	PHA	merken
E3E6	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
E3E8	48	PHA	merken
E3E9	20 45 DF	JSR \$DF45	Pufferzeiger für Side-Sektor setzen
E3EC	AA	TAX	auf Null prüfen
E3ED	D0 0A	BNE \$E3F9	verzweige, wenn ungleich Null
E3EF	20 4E E4	JSR \$E44E	SS schreiben; nächsten SS anlegen
E3F2	A9 10	LDA #\$10	
E3F4	20 E9 DE	JSR \$DEE9	Pufferzeiger auf 16 setzen
E3F7	E6 86	INC \$86	Side-Sektor Nummer plus 1
E3F9	68	PLA	Tracknummer zurückholen
E3FA	20 8D DD	JSR \$DD8D	und in SS eintragen
E3FD	68	PLA	Sektornummer zurückholen
E3FE	20 8D DD	JSR \$DD8D	und in SS eintragen
E401	68	PLA	aktuellen Sektor zurückholen
E402	85 81	STA \$81	und wieder übernehmen
E404	68	PLA	aktuellen Track zurückholen
E405	85 80	STA \$80	und wieder übernehmen
E407	F0 0F	BEQ \$E418	verzweige, wenn letzter Block
E409	A5 86	LDA \$86	Side-Sektor Nummer
E40B	C5 D5	CMP \$D5	identisch mit letzterer ?
E40D	D0 A7	BNE \$E3B6	verzweige, wenn nein
E40F	20 45 DF	JSR \$DF45	Pufferzeiger in SS setzen
E412	C5 D6	CMP \$D6	vergleiche mit SS-Zeiger
E414	90 A0	BCC \$E3B6	verzweige, wenn kleiner
E416	F0 B0	BEQ \$E3C8	verzweige, wenn gleich
E418	20 45 DF	JSR \$DF45	Pufferzeiger in SS setzen
E41B	48	PHA	als Endezeiger merken
E41C	A9 00	LDA #\$00	
E41E	20 DC DE	JSR \$DEDC	Pufferzeiger auf Null setzen
E421	A9 00	LDA #\$00	
E423	A8	TAY	
E424	91 94	STA (\$94),Y	Null als Folgetrack in Puffer
E426	C8	INY	
E427	68	PLA	Endezeiger zurückholen
E428	38	SEC	
E429	E9 01	SBC #\$01	minus 1 gleich Anzahl der Bytes
E42B	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
E42D	20 6C DE	JSR \$DE6C	Block auf Diskette schreiben

E430	20 99 D5	JSR \$D599	Jobausführung abwarten und prüfen
E433	20 F4 EE	JSR \$EEF4	BAM neu schreiben
E436	20 0E CE	JSR \$CE0E	Zeiger für REL Datei neu setzen
E439	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
E43C	20 F8 DE	JSR \$DEF8	richtiger SS im Puffer ?
E43F	70 03	BVS \$E444	verzweige, wenn nein
E441	4C 75 E2	JMP \$E275	Recordzeiger setzen; Ende
E444	A9 80	LDA #\$80	Bit 7
E446	20 97 DD	JSR \$DD97	Kanalfiletyp wiederherstellen
E449	A9 50	LDA #\$50	Nummer der Fehlermeldung
E44B	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"50, RECORD NOT PRESENT" ausgeben

E44E			Neuen Side-Sektor anlegen und die alten daraufhin anpassen.
E44E	20 1E F1	JSR \$F11E	freien Elock in der BAM suchen
E451	20 1E CF	JSR \$CF1E	Puffer wechseln
E454	20 F1 DD	JSR \$DDF1	alten Side-Sektor schreiben
E457	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
E45A	48	PHA	und merken
E45B	20 C1 DE	JSR \$DEC1	Puffer löschen
E45E	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E460	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer für SS
E462	A8	TAY	
E463	68	PLA	merken
E464	AA	TAX	
E465	A9 10	LDA #\$10	16 Bytes des alten Side-Sektors
E467	20 A5 DE	JSR \$DEA5	in neuen SS übernehmen
E46A	A9 00	LDA #\$00	
E46C	20 DC DE	JSR \$DEDC	Pufferzeiger auf Null
E46F	A0 02	LDY #\$02	(Puffer mit 'altem' Side-Sektor)
E471	B1 94	LDA (\$94),Y	Nummer des Side-Sektors
E473	48	PHA	merken
E474	A9 00	LDA #\$00	
E476	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null (neuer SS)
E479	68	PLA	Side-Sektor Nummer zurückholen
E47A	18	CLC	
E47B	69 01	ADC #\$01	plus 1
E47D	91 94	STA (\$94),Y	als Nummer des neuen Side Sektors
E47F	0A	ASL	mal 2
E480	69 04	ADC #\$04	plus 4
E482	85 89	STA \$89	als Zeiger für Track/Sektor merken
E484	A8	TAY	
E485	38	SEC	
E486	E9 02	SBC #\$02	minus 2

E488	85 8A	STA \$8A	Zeiger auf alten Side-Sektor
E48A	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
E48C	85 87	STA \$87	merken
E48E	91 94	STA (\$94),Y	und in Puffer schreiben
E490	C8	INY	
E491	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
E493	85 88	STA \$88	merken
E495	91 94	STA (\$94),Y	und in Puffer schreiben
E497	A0 00	LDY #\$00	
E499	98	TYA	
E49A	91 94	STA (\$94),Y	Marke für letzten Side-Sektor
E49C	C8	INY	
E49D	A9 11	LDA #\$11	17
E49F	91 94	STA (\$94),Y	als Anzahl der Bytes im Block
E4A1	A9 10	LDA #\$10	
E4A3	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf 16 setzen
E4A6	20 50 DE	JSR \$DE50	Block auf Diskette schreiben
E4A9	20 99 D5	JSR \$D599	Jobausführung abwarten und prüfen
E4AC	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E4AE	B5 CD	LDA \$CD,X	zugehörige Puffernummer des SS
E4B0	48	PHA	merken
E4B1	20 9E DF	JSR \$DF9E	Puffernummer holen
E4B4	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E4B6	95 CD	STA \$CD,X	Puffernummer in Tabelle schreiben
E4B8	68	PLA	Puffernummer des SS zurückholen
E4B9	AE 57 02	LDX \$0257	Nummer des zuletzt aktiven Puffers
E4BC	95 A7	STA \$A7,X	Puffer als belegt kennzeichnen
E4BE	A9 00	LDA #\$00	
E4C0	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
E4C3	A0 00	LDY #\$00	
E4C5	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
E4C7	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
E4C9	C8	INY	
E4CA	A5 81	LDA \$81	Sektornummer
E4CC	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
E4CE	4C DE E4	JMP \$E4DE	
E4D1	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
E4D4	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E4D6	20 1B DF	JSR \$DF1B	nächsten SS von Diskette lesen
E4D9	A9 00	LDA #\$00	
E4DB	20 C8 D4	JSR \$D4C8	Pufferzeiger auf Null setzen
E4DE	C6 8A	DEC \$8A	Zähler
E4E0	C6 8A	DEC \$8A	minus 2
E4E2	A4 89	LDY \$89	Zeiger für Track/Sektor

```

E4E4 A5 87      LDA $87      Tracknummer holen
E4E6 91 94      STA ($94),Y und in Puffer schreiben
E4E8 C8         INY
E4E9 A5 88      LDA $88      Sektornummer holen
E4EB 91 94      STA ($94),Y und in Puffer schreiben
E4ED 20 5E DE   JSR $DE5E   SS auf Diskette schreiben
E4F0 20 99 D5   JSR $D599   Jobausführung abwarten und prüfen
E4F3 A4 8A      LDY $8A     Zähler
E4F5 C0 03      CPY #$03
E4F7 B0 D8      BCS $E4D1   verzweige, wenn größer gleich 3
E4F9 4C 1E CF   JMP $CF1E   Puffer wechseln

```

```

E4FC                                     Tabelle mit den ASCII-Codes aller
                                         Fehlermeldungen des DOS.

```

```

E4FC 00 A0 4F CB                                     00, oK
E500 20 21 22 23 24 27 D5 45   20/21/22/23/24/27, Read Error
E508 41 44 89
E50B 52 83 20 54 4F 4F 20 4C   52, File too large
E513 41 52 47 C5
E517 50 8B 06 20 50 52 45 53   50, Record Not present
E51F 45 4E D4
E522 51 CF 56 45 52 46 4C 4F   51, Overflow in Record
E52A 57 20 49 4E 8B
E52F 25 28 8A 89                                     25/28, Write Error
E533 26 8A 20 50 52 4F 54 45   26, Write protect on
E53B 43 54 20 4F CE
E540 29 88 20 49 44 85                                     29, Disk id Mismatch
E546 30 31 32 33 34 D3 59 4E   30/31/32/33/34, Syntax Error
E54E 54 41 58 89
E552 60 8A 03 84                                     60, Write File Open
E556 63 83 20 45 58 49 53 54   63, File exists
E55E D3
E55F 64 83 20 54 59 50 45 85   64, File type Mismatch
E567 65 CE 4F 20 42 4C 4F 43   65, No block
E56F CB
E570 66 67 C9 4C 4C 45 47 41   66/67, Illegal track or sector
E578 4C 20 54 52 41 43 4B 20
E580 4F 52 20 53 45 43 54 4F
E588 D2
E589 61 83 06 84                                     61, File Not Open
E58D 39 62 83 06 87                                     39/62, File Not Found
E592 01 83 53 20 53 43 52 41   01, File 's scratched
E59A 54 43 48 45 C4
E59F 70 CE 4F 20 43 48 41 4E   70, No channel

```

E5A7	4E 45 CC	
E5AA	71 C4 49 52 89	71, Dir Error
E5AF	72 88 20 46 55 4C CC	72, Disk full
E5B6	73 C3 42 4D 20 44 4F 53	73, Cbm dos v2.6 1541
E5BE	20 56 32 2E 36 20 31 35	
E5C6	34 B1	
E5C8	74 C4 52 49 56 45 06 20	74, Drive Not ready
E5D0	52 45 41 44 D9	
E5D5	09 C5 52 52 4F D2	Error
E5DB	0A D7 52 49 54 C5	Write
E5E1	03 C6 49 4C C5	File
E5E6	04 CF 50 45 CE	Open
E5EB	05 CD 49 53 4D 41 54 43	Mismatch
E5F3	C8	
E5F4	06 CE 4F D4	Not
E5F8	07 C6 4F 55 4E C4	Found
E5FE	08 C4 49 53 CB	Disk
E603	0B D2 45 43 4F 52 C4	Record

E60A Fehlerbehandlung nach Ausführung eines Jobs, wobei A die Fehlernummer und X die Puffernummer enthalten muß.

E60A	48	PHA	Fehlernummer merken
E60B	86 F9	STX \$F9	Puffernummer merken
E60D	8A	TXA	
E60E	0A	ASL	mal 2
E60F	AA	TAX	als Index
E610	B5 06	LDA \$06,X	Tracknummer aus Jobspeicher holen
E612	85 80	STA \$80	und merken
E614	B5 07	LDA \$07,X	Sektornummer aus Jobspeicher holen
E616	85 81	STA \$81	und ebenfalls merken
E618	68	PLA	Fehlernummer zurückholen
E619	29 0F	AND #\$0F	auf Fehlernummer \$10 prüfen
E61B	F0 08	BEQ \$E625	verzweige, wenn Fehler \$10
E61D	C9 0F	CMP #\$0F	Fehlernummer 15 ?
E61F	D0 06	BNE \$E627	verzweige, wenn nein
E621	A9 74	LDA #\$74	Nummer der Fehlermeldung
E623	D0 08	BNE \$E62D	unbedingter Sprung: DRIVE NOT READY
E625	A9 06	LDA #\$06	6
E627	09 20	ORA #\$20	plus \$20
E629	AA	TAX	
E62A	CA	DEX	
E62B	CA	DEX	minus 2

E62C	8A	TXA	ergibt \$24
E62D	48	PHA	Fehlernummer merken; 24, READ ERROR
E62E	AD 2A 02	LDA \$022A	Nummer des auszuführenden Befehls
E631	C9 00	CMP #\$00	VALIDATE ?
E633	D0 0F	BNE \$E644	verzweige, wenn nein
E635	A9 FF	LDA #\$FF	
E637	8D 2A 02	STA \$022A	Befehlsnummer löschen
E63A	68	PLA	Fehlernummer zurückholen
E63B	20 C7 E6	JSR \$E6C7	Fehlermeldung in Puffer
E63E	20 42 D0	JSR \$D042	Diskette initialisieren
E641	4C 48 E6	JMP \$E648	
E644	68	PLA	Fehlernummer zurückholen
E645	20 C7 E6	JSR \$E6C7	Fehlermeldung in Puffer
E648	20 BD C1	JSR \$C1BD	INPUT-Puffer löschen
E64B	A9 00	LDA #\$00	Flag für BAM auf Diskette schreiben
E64D	8D F9 02	STA \$02F9	löschen; Schreiben verhindern
E650	20 2C C1	JSR \$C12C	LED Blinken aktivieren
E653	20 DA D4	JSR \$D4DA	Lese-/Schreibkanäle schließen
E656	A9 00	LDA #\$00	
E658	85 A3	STA \$A3	Zeiger in INPUT-Puffer löschen
E65A	A2 45	LDX #\$45	
E65C	9A	TXS	Stackpointer initialisieren
E65D	A5 84	LDA \$84	übliche Sekundäradresse
E65F	29 0F	AND #\$0F	setzen
E661	85 83	STA \$83	und übernehmen
E663	C9 0F	CMP #\$0F	15; Kommandokanal ?
E665	F0 31	BEQ \$E698	verzweige, wenn ja
E667	78	SEI	
E668	A5 79	LDA \$79	Flag für LISTEN gesetzt ?
E66A	D0 1C	BNE \$E688	verzweige, wenn ja
E66C	A5 7A	LDA \$7A	Flag für TALK gesetzt ?
E66E	D0 10	BNE \$E680	verzweige, wenn ja
E670	A6 83	LDX \$83	Sekundäradresse
E672	BD 2B 02	LDA \$022B,X	zugehöriger Kanal Status
E675	C9 FF	CMP #\$FF	Kanal aktiv ?
E677	F0 1F	BEQ \$E698	verzweige, wenn nein
E679	29 0F	AND #\$0F	Kanalnummer isolieren
E67B	85 82	STA \$82	und übernehmen
E67D	4C 8E E6	JMP \$E68E	weiter

E680			Fehlerbehandlung bei TALK vom Bus.
E680	20 EB D0	JSR \$D0EB	Kanal zum Lesen suchen
E683	20 4E EA	JSR \$EA4E	Bus freimachen; zur Warteschleife
E686	D0 06	BNE \$E68E	wird hier nicht ausgeführt

```

-----
E688                                     Fehlerbehandlung bei LISTEN.
E688 20 07 D1 JSR $D107 Kanal zum Schreiben suchen
E68B 20 4E EA JSR $EA4E Bus freimachen; zur Warteschleife
E68E 20 25 D1 JSR $D125
E691 C9 04 CMP #$04 bei der VC 1541 nicht benutzt !
E693 B0 03 BCS $E698
E695 20 27 D2 JSR $D227
E698 4C E7 EB JMP $EBE7
-----

```

```

E69B                                     wandelt eine Hex-Zahl in eine
                                          Dezimalzahl um, wobei A beim Einsprung
                                          den Hex-Wert enthalten muß. Bei der
                                          Rückkehr enthält A das Ergebnis der
                                          Umwandlung.

```

```

E69B AA TAX
E69C A9 00 LDA #$00
E69E F8 SED auf Dezimalrechnung umschalten
E69F E0 00 CPX #$00 Hex-Byte gleich Null ?
E6A1 F0 07 BEQ $E6AA verzweige, wenn ja
E6A3 18 CLC
E6A4 69 01 ADC #$01
E6A6 CA DEX minus 1
E6A7 4C 9F E6 JMP $E69F weitermachen
E6AA D8 CLD auf Hexadezimalrechnung umschalten
E6AB AA TAX
E6AC 4A LSR Hi-Nybble; Wert holen
E6AD 4A LSR
E6AE 4A LSR
E6AF 4A LSR
E6B0 20 B4 E6 JSR $E6B4 in ASCII-Wert umwandeln
E6B3 8A TXA
E6B4 29 0F AND #$0F Lo-Nybble; Wert holen
E6B6 09 30 ORA #$30 in ASCII-Zahl umwandeln
E6B8 91 A5 STA ($A5),Y und in Puffer schreiben
E6BA C8 INY Pufferzeiger plus 1
E6BB 60 RTS Ende
-----

```

```

E6BC                                     Fehlermeldung in Fehlerpuffer
                                          schreiben.
E6BC 20 23 C1 JSR $C123 Bei Einsprung ab $E6BC wird die
E6BF A9 00 LDA #$00 'OK'-Meldung im Puffer generiert.
E6C1 A0 00 LDY #$00
E6C3 84 80 STY $80 Track = 0
-----

```

E6C5	84 81	STY \$81	Sektor = 0
E6C7	A0 00	LDY #\$00	A muß die Fehlernummer enthalten
E6C9	A2 D5	LDX #\$D5	Lo-Byte für ERROR-Puffer
E6CB	86 A5	STX \$A5	setzen
E6CD	A2 02	LDX #\$02	Hi-Byte für ERROR-Puffer
E6CF	86 A6	STX \$A6	setzen
E6D1	20 AB E6	JSR \$E6AB	Fehlernummer als ASCII in Puffer
E6D4	A9 2C	LDA #\$2C	',' Komma
E6D6	91 A5	STA (\$A5),Y	in Puffer schreiben
E6D8	C8	INY	
E6D9	AD D5 02	LDA \$02D5	Hi-Anteil der ASCII-Fehlernummer
E6DC	8D 43 02	STA \$0243	für Ausgabe bereitstellen
E6DF	8A	TXA	Fehlernummer
E6E0	20 06 E7	JSR \$E706	Text der Fehlermeldung in Puffer
E6E3	A9 2C	LDA #\$2C	',' Komma
E6E5	91 A5	STA (\$A5),Y	in Puffer schreiben
E6E7	C8	INY	
E6E8	A5 80	LDA \$80	Tracknummer für Fehlermeldung
E6EA	20 9B E6	JSR \$E69B	nach ASCII und in Puffer
E6ED	A9 2C	LDA #\$2C	',' Komma
E6EF	91 A5	STA (\$A5),Y	in Puffer schreiben
E6F1	C8	INY	
E6F2	A5 81	LDA \$81	Sektornummer für Fehlermeldung
E6F4	20 9B E6	JSR \$E69B	nach ASCII und in Puffer
E6F7	88	DEY	
E6F8	98	TYA	
E6F9	18	CLC	
E6FA	69 D5	ADC #\$D5	Länge der Fehlermeldung setzen
E6FC	8D 49 02	STA \$0249	und abspeichern
E6FF	E6 A5	INC \$A5	Pufferadresse Lo auf 2. Byte setzen
E701	A9 88	LDA #\$88	READY TO TALK Status setzen
E703	85 F7	STA \$F7	
E705	60	RTS	Ende

E706			Schreibt den Text für die Fehlermeldung aus der ASCII-Tabelle in den Fehlerpuffer.
E706	AA	TAX	Fehlernummer
E707	A5 86	LDA \$86	Wert
E709	48	PHA	retten
E70A	A5 87	LDA \$87	Wert
E70C	48	PHA	retten
E70D	A9 FC	LDA #\$FC	Adresse Lo der Systemmeldungen
E70F	85 86	STA \$86	setzen

E711	A9 E4	LDA #E4	Adresse Hi der Systemmeldungen
E713	85 87	STA \$87	setzen
E715	8A	TXA	Fehlernummer
E716	A2 00	LDX #00	
E718	C1 86	CMP (\$86,X)	Fehlernummer in Tabelle suchen
E71A	F0 21	BEQ \$E73D	verzweige, wenn gefunden
E71C	48	PHA	Fehlernummer retten
E71D	20 75 E7	JSR \$E775	Bit 7 ins Carry; im Byte löschen
E720	90 05	BCC \$E727	verzweige, wenn nicht gesetzt
E722	20 75 E7	JSR \$E775	Bit 7 ins Carry; im Byte löschen
E725	90 FB	BCC \$E722	warten auf entsprechendes Byte
E727	A5 87	LDA \$87	Zeiger in Tabelle Hi
E729	C9 E6	CMP #E6	mit \$E6 vergleichen
E72B	90 08	BCC \$E735	verzweige, wenn kleiner
E72D	D0 0A	BNE \$E739	verzweige, wenn gleich
E72F	A9 0A	LDA #0A	10
E731	C5 86	CMP \$86	vergleiche mit Zeiger Lo
E733	90 04	BCC \$E739	verzweige, wenn kleiner
E735	68	PLA	Fehlernummer zurückholen
E736	4C 18 E7	JMP \$E718	Suche fortführen
E739	68	PLA	Stack wiederherstellen
E73A	4C 4D E7	JMP \$E74D	Parameter wieder zurückholen
E73D	20 67 E7	JSR \$E767	Zeichen holen; Bit 7 ins Carry
E740	90 FB	BCC \$E73D	warten auf Bit 7 gesetzt
E742	20 54 E7	JSR \$E754	Zeichen in ERROR-Puffer schreiben
E745	20 67 E7	JSR \$E767	Zeichen holen; Bit 7 ins Carry
E748	90 F8	BCC \$E742	weitermachen bis zum letzten Byte
E74A	20 54 E7	JSR \$E754	letztes Zeichen in Puffer
E74D	68	PLA	Wert zurückholen
E74E	85 87	STA \$87	und abspeichern
E750	68	PLA	Wert zurückholen
E751	85 86	STA \$86	und abspeichern
E753	60	RTS	Ende

E754			Prüft auf Kontrollcodes oder ASCII-Codes; im Falle eines ASCII-Zeichens wird dieses in den Puffer geschrieben; ansonsten erfolgt die Übergabe des Codes in X.
E754	C9 20	CMP #20	' ' Space
E756	B0 0B	BCS \$E763	verzweige, wenn größer
E758	AA	TAX	ASCII-Code merken
E759	A9 20	LDA #20	' ' Space
E75B	91 A5	STA (\$A5),Y	in ERROR-Puffer schreiben

```

E75D C8      INY
E75E 8A      TXA          ASCII-Code zurückholen
E75F 20 06 E7 JSR $E706   entsprechende Meldung ausgeben
E762 60      RTS          Ende
E763 91 A5   STA ($A5),Y Zeichen in ERROR-Puffer schreiben
E765 C8      INY
E766 60      RTS          Ende

```

```

E767          Zeiger in Tabelle erhöhen und Byte aus
              der Tabelle holen. Bit 7 dieses Bytes
              ins Carry holen.

```

```

E767 E6 86   INC $86      Zeiger Lo erhöhen
E769 D0 02   BNE $E76D   verzweige, wenn Null erreicht
E76B E6 87   INC $87      Zeiger Hi erhöhen
E76D A1 86   LDA ($86,X) Zeichen aus Tabelle holen
E76F 0A      ASL          Bit 7 ins Carry schieben
E770 A1 86   LDA ($86,X) Zeichen aus Tabelle
E772 29 7F   AND #$7F     Bit 7 löschen
E774 60      RTS          Ende

```

```

E775          Fehlerzeiger erhöhen.
E775 20 6D E7 JSR $E76D   Byte aus Tabelle; Bit 7 ins Carry
E778 E6 86   INC $86      Zeiger Lo erhöhen
E77A D0 02   BNE $E77E   verzweige, wenn Null erreicht
E77C E6 87   INC $87      Zeiger Hi erhöhen
E77E 60      RTS          Ende
E77F 60      RTS          Ende

```

```

E780          AUTOBOOT Routine. Diese Routine wurde
              in Floppies der neueren Generation, die
              mit neuen ROMs der Endnummer -05
              ausgestattet sind, nicht mehr
              implementiert, da beim Einschalten der
              Floppy Probleme auftreten können. ROMs
              der Endnummer -03 enthalten diese
              Routine noch.

```

```

E780 AD 00 18 LDA $1800   Zustand des Bus abfragen
E783 AA      TAX
E784 29 04   AND #$04     CLOCK IN isolieren
E786 F0 F7   BEQ $E77F   verzweige, wenn Bit = 0
E788 8A      TXA          Zustand des Bus zurückholen
E789 29 01   AND #$01     DATA IN isolieren
E78B F0 F2   BEQ $E77F   verzweige, wenn Bit = 0

```

E78D	58	CLI	
E78E	AD 00 18	LDA \$1800	Zustand des Bus abfragen
E791	29 05	AND #\$05	DATA IN und CLOCK IN isolieren
E793	D0 F9	BNE \$E78E	warten bis ein Bit = 1 ist
E795	EE 78 02	INC \$0278	Dateiname im INPUT-Puffer
E798	EE 74 02	INC \$0274	Länge des Namens 1 Zeichen
E79B	A9 2A	LDA #\$2A	ASCII-Code für '*'
E79D	8D 00 02	STA \$0200	als Filename abspeichern
E7A0	4C A8 E7	JMP \$E7A8	Programm laden und starten

E7A3			&-Befehl
E7A3	A9 8D	LDA #\$8D	'Shift RETURN'
E7A5	20 68 C2	JSR \$C268	Befehlszeile bis Ende analysieren
E7A8	20 58 F2	JSR \$F258	'RTS'
E7AB	AD 78 02	LDA \$0278	Anzahl der Filenamen
E7AE	48	PHA	merken
E7AF	A9 01	LDA #\$01	
E7B1	8D 78 02	STA \$0278	Anzahl ist jetzt 1
E7B4	A9 FF	LDA #\$FF	
E7B6	85 86	STA \$86	
E7B8	20 4F C4	JSR \$C44F	File im Directory suchen
E7BB	AD 80 02	LDA \$0280	Tracknummer des Files
E7BE	D0 05	BNE \$E7C5	verzweige, wenn File gefunden
E7C0	A9 39	LDA #\$39	Nummer der Fehlermeldung
E7C2	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"39, FILE NOT FOUND" ausgeben
E7C5	68	PLA	Zahl der Filenamen zurückholen
E7C6	8D 78 02	STA \$0278	und wieder abspeichern
E7C9	AD 80 02	LDA \$0280	Tracknummer des Files
E7CC	85 80	STA \$80	übernehmen
E7CE	AD 85 02	LDA \$0285	Sektornummer des Files
E7D1	85 81	STA \$81	ebenfalls übernehmen
E7D3	A9 03	LDA #\$03	Code für Filetyp USR
E7D5	20 77 D4	JSR \$D477	File öffnen; ersten Block lesen
E7D8	A9 00	LDA #\$00	
E7DA	85 87	STA \$87	Prüfsumme mit Standard vorbesetzen
E7DC	20 39 E8	JSR \$E839	Byte aus Puffer holen
E7DF	85 88	STA \$88	als Programmstartadresse Lo merken
E7E1	20 4B E8	JSR \$E84B	Wert zu Prüfsumme addieren
E7E4	20 39 E8	JSR \$E839	Byte aus Puffer holen
E7E7	85 89	STA \$89	als Programmstartadresse Hi merken
E7E9	20 4B E8	JSR \$E84B	Wert zu Prüfsumme addieren
E7EC	A5 86	LDA \$86	Startadressen Flag prüfen
E7EE	F0 0A	BEQ \$E7FA	verzweige wenn Adresse schon geholt
E7F0	A5 88	LDA \$88	Programmstartadresse Lo

E7F2	48	PHA	merken
E7F3	A5 89	LDA \$89	Programmstartadresse Hi
E7F5	48	PHA	merken
E7F6	A9 00	LDA #\$00	Flag setzen, daß die Startadresse
E7F8	85 86	STA \$86	schon geholt worden ist
E7FA	20 39 E8	JSR \$E839	Byte aus Puffer holen
E7FD	85 8A	STA \$8A	als Anzahl der Bytes merken
E7FF	20 4B E8	JSR \$E84B	Wert zu Prüfsumme addieren
E802	20 39 E8	JSR \$E839	Byte aus Puffer holen
E805	A0 00	LDY #\$00	
E807	91 88	STA (\$88),Y	Byte als Pogrammbyte abspeichern
E809	20 4B E8	JSR \$E84B	Wert zu Prüfsumme addieren
E80C	A5 88	LDA \$88	Programmstartadresse Lo
E80E	18	CLC	
E80F	69 01	ADC #\$01	erhöhen
E811	85 88	STA \$88	und wieder speichern
E813	90 02	BCC \$E817	verzweige, wenn noch kein Überlauf
E815	E6 89	INC \$89	Programmstartadresse Hi erhöhen
E817	C6 8A	DEC \$8A	Anzahl der Bytes vermindern
E819	D0 E7	BNE \$E802	weitere Bytes holen, wenn nicht 0
E81B	20 35 CA	JSR \$CA35	noch ein Byte holen; ohne EOI-Test
E81E	A5 85	LDA \$85	Datenbyte
E820	C5 87	CMP \$87	mit Prüfsumme vergleichen
E822	F0 08	BEQ \$E82C	verzweige bei Übereinstimmung
E824	20 3E DE	JSR \$DE3E	Parameter an DC für Fehlermeldung
E827	A9 50	LDA #\$50	Nummer der Fehlermeldung
E829	20 45 E6	JSR \$E645	"50, RECORD NOT PRESENT" ausgeben
E82C	A5 F8	LDA \$F8	auf EOI testen
E82E	D0 A8	BNE \$E7D8	nächster Block, wenn kein EOI
E830	68	PLA	Programmstartadresse Hi holen
E831	85 89	STA \$89	und setzen
E833	68	PLA	Programmstartadresse Lo holen
E834	85 88	STA \$88	und setzen
E836	6C 88 00	JMP (\$0088)	Programm ausführen
E839	20 35 CA	JSR \$CA35	Byte aus Puffer; ohne EOI-Test
E83C	A5 F8	LDA \$F8	EOI gesendet ?
E83E	D0 08	BNE \$E848	verzweige, wenn ja
E840	20 3E DE	JSR \$DE3E	Parameter an DC für Fehlermeldung
E843	A9 51	LDA #\$51	Nummer der Fehlermeldung
E845	20 45 E6	JSR \$E645	"51, OVERFLOW IN RECORD" ausgeben
E848	A5 85	LDA \$85	Datenbyte
E84A	60	RTS	Ende

E84B

Prüfsumme bilden

E84B	18	CLC	
E84C	65 87	ADC \$87	Byte zu Prüfsumme addieren
E84E	69 00	ADC #\$00	Überlauf addieren (0 oder 1)
E850	85 87	STA \$87	und Prüfsumme neu setzen
E852	60	RTS	Ende

E853			IRQ-Routine für den seriellen Bus, die Jedesmal bei Auftreten eines ATN- Signals vom Computer dieses anzeigt.
E853	AD 01 18	LDA \$1801	Port A (BC) lesen; IRQ-Flag löschen
E856	A9 01	LDA #\$01	Flag für ATN
E858	85 7C	STA \$7C	setzen
E85A	60	RTS	Rückkehr zum IRQ-Programm

E85B			Routine zur Bedienung des seriellen Bus nach Auftreten eines ATN.
E85B	78	SEI	
E85C	A9 00	LDA #\$00	
E85E	85 7C	STA \$7C	Flag für ATN löschen
E860	85 79	STA \$79	Flag für LISTEN löschen
E862	85 7A	STA \$7A	Flag für TALK löschen
E864	A2 45	LDX #\$45	
E866	9A	TXS	Stackpointer zurücksetzen
E867	A9 80	LDA #\$80	
E869	85 F8	STA \$F8	EOI-Flag löschen
E86B	85 7D	STA \$7D	Flag für ATN-Modus setzen
E86D	20 B7 E9	JSR \$E9B7	CLOCK OUT Hi setzen
E870	20 A5 E9	JSR \$E9A5	DATA OUT Lo setzen
E873	AD 00 18	LDA \$1800	Bus lesen
E876	09 10	ORA #\$10	Antwortleitung für ATN löschen
E878	8D 00 18	STA \$1800	und auf Bus setzen
E87B	AD 00 18	LDA \$1800	Bus wieder lesen
E87E	10 57	BPL \$E8D7	verzweige, wenn ATN rückgesetzt ist
E880	29 04	AND #\$04	ATN noch vorhanden: CLOCK IN testen
E882	D0 F7	BNE \$E87B	warten, bis CLOCK IN Hi wird
E884	20 C9 E9	JSR \$E9C9	Kommandobyte vom Bus holen
E887	C9 3F	CMP #\$3F	UNLISTEN ?
E889	D0 06	BNE \$E891	verzweige, wenn nein
E88B	A9 00	LDA #\$00	
E88D	85 79	STA \$79	Flag für LISTEN löschen
E88F	F0 71	BEQ \$E902	unbedingter Sprung
E891	C9 5F	CMP #\$5F	UNTALK ?
E893	D0 06	BNE \$E89B	verzweige, wenn nein
E895	A9 00	LDA #\$00	
E897	85 7A	STA \$7A	Flag für TALK löschen
E899	F0 67	BEQ \$E902	unbedingter Sprung
E89B	C5 78	CMP \$78	TALK-Adresse ?
E89D	D0 0A	BNE \$E8A9	verzweige, wenn nein
E89F	A9 01	LDA #\$01	
E8A1	85 7A	STA \$7A	Flag für TALK setzen
E8A3	A9 00	LDA #\$00	
E8A5	85 79	STA \$79	Flag für LISTEN löschen
E8A7	F0 29	BEQ \$E8D2	unbedingter Sprung
E8A9	C5 77	CMP \$77	LISTEN-Adresse ?
E8AB	D0 0A	BNE \$E8B7	verzweige, wenn nein
E8AD	A9 01	LDA #\$01	
E8AF	85 79	STA \$79	Flag für LISTEN setzen
E8B1	A9 00	LDA #\$00	

E8B3	85 7A	STA \$7A	Flag für TALK löschen
E8B5	F0 1B	BEQ \$E8D2	unbedingter Sprung
E8B7	AA	TAX	Kommandobyte merken
E8B8	29 60	AND #\$60	Bit 5 und 6
E8BA	C9 60	CMP #\$60	testen
E8BC	D0 3F	BNE \$E8FD	verzweige, wenn ein Bit gesetzt
E8BE	8A	TXA	Kommandobyte zurückholen
E8BF	85 84	STA \$84	als Befehlssekundäradresse setzen
E8C1	29 0F	AND #\$0F	reine Sekundäradresse isolieren
E8C3	85 83	STA \$83	und abspeichern
E8C5	A5 84	LDA \$84	Befehlssekundäradresse holen
E8C7	29 F0	AND #\$F0	Kommandobits isolieren
E8C9	C9 E0	CMP #\$E0	CLOSE-Koinmando ?
E8CB	D0 35	BNE \$E902	verzweige, wenn nein
E8CD	58	CLI	
E8CE	20 C0 DA	JSR \$DAC0	CLOSE-Routine
E8D1	78	SEI	
E8D2	2C 00 18	BIT \$1800	ATN immer noch gesetzt ?
E8D5	30 AD	BMI \$E884	wieder versuchen, wenn ja
E8D7	A9 00	LDA #\$00	ATN-Modus ist beendet
E8D9	85 7D	STA \$7D	Flag für ATN-Modus löschen
E8DB	AD 00 18	LDA \$1800	Bus lesen
E8DE	29 EF	AND #\$EF	Antwort-Signal auf ATN setzen
E8E0	8D 00 18	STA \$1800	und senden
E8E3	A5 79	LDA \$79	Flag für LISTEN gesetzt ?
E8E5	F0 06	BEQ \$E8ED	verzweige, wenn nein
E8E7	20 2E EA	JSR \$EA2E	Daten von Bus in Puffer schreiben
E8EA	4C E7 EB	JMP \$EBE7	zurück zur Warteschleife
E8ED	A5 7A	LDA \$7A	Flag für TALK gesetzt ?
E8EF	F0 09	BEQ \$E8FA	verzweige, wenn nein
E8F1	20 9C E9	JSR \$E99C	DATA OUT Hi setzen (freimachen)
E8F4	20 AE E9	JSR \$E9AE	CLOCK OUT Lo setzen
E8F7	20 09 E9	JSR \$E909	Daten aus Puffer auf Bus ausgeben
E8FA	4C 4E EA	JMP \$EA4E	zurück zur Warteschleife
E8FD	A9 10	LDA #\$10	Alle Leitungen bis auf die ATN ACK
E8FF	8D 00 18	STA \$1800	(ATN-Antwortleitung) löschen
E902	2C 00 18	BIT \$1800	Bus prüfen
E905	10 D0	BPL \$E8D7	Ende, wenn ATN-Signal Lo
E907	30 F9	BMI \$E902	warten, bis ATN zurückgesetzt

E909			Routine zum Senden von Daten auf den Bus als Folge eines TALK-Kommandos vom Computer.
E909	78	SEI	

E90A	20	EB D0	JSR \$D0EB	freien Kanal zum Lesen suchen
E90D	B0 06	BCS \$E915	verzweige, wenn kein Kanal frei	
E90F	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer	
E911	B5 F2	LDA \$F2,X	Kanalstatus prüfen	
E913	30 01	BMI \$E916	verzweige, wenn Status ok	
E915	60	RTS	Ende	
E916	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen	
E919	20 C0 E9	JSR \$E9C0	Warten bis CLOCK IN Lo wird	
E91C	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren	
E91E	08	PHP	und dessen Wertigkeit merken	
E91F	20 B7 E9	JSR \$E9B7	CLOCK OUT Leitung Hi setzen	
E922	28	PLP	Datenbit zurückholen	
E923	F0 12	BEQ \$E937	verzweige, wenn Bit = 0	
E925	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen	
E928	20 C0 E9	JSR \$E9C0	warten bis CLOCK IN Lo wird	
E92B	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren	
E92D	D0 F6	BNE \$E925	verzweige, wenn Bit = 0	
E92F	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer	
E931	B5 F2	LDA \$F2,X	Kanal Status holen	
E933	29 08	AND #\$08	auf EOI testen	
E935	D0 14	BNE \$E94B	verzweige, wenn kein EOI	

Die folgenden Befehle senden das EOI zum Computer weiter;

E937	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen
E93A	20 C0 E9	JSR \$E9C0	EOI-senden; DATA Leitung prüfen
E93D	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren
E93F	D0 F6	BNE \$E937	auf Reaktion des Computers warten
E941	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen
E944	20 C0 E9	JSR \$E9C0	DATA-Leitung prüfen
E947	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren
E949	F0 F6	BEQ \$E941	auf Reaktion des Computers warten
E94B	20 AE E9	JSR \$E9AE	CLOCK OUT auf Lo setzen
E94E	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen
E951	20 C0 E9	JSR \$E9C0	DATA-Leitung prüfen
E954	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren
E956	D0 F3	BNE \$E94B	warten auf Reaktion des Computers
E958	A9 08	LDA #\$08	Zähler auf 8 Bits für seriellen Bus
E95A	85 98	STA \$98	setzen
E95C	20 C0 E9	JSR \$E9C0	Port lesen
E95F	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren
E961	D0 36	BNE \$E999	verzweige, wenn Bit = 1
E963	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
E965	BD 3E 02	LDA \$023E,X	

E968	6A	ROR	Bit in Datenregister schieben
E969	9D 3E 02	STA \$023E,X	
E96C	B0 05	BCS \$E973	verzweige, wenn Bit = 1
E96E	20 A5 E9	JSR \$E9A5	DATA OUT Leitung Lo setzen
E971	D0 03	BNE \$E976	unbedingter Sprung
E973	20 9C E9	JSR \$E99C	DATA OUT Leitung Hi setzen
E976	20 B7 E9	JSR \$E9B7	CLOCK OUT Leitung Hi setzen
E979	A5 23	LDA \$23	auf Busverzögerung prüfen
E97B	D0 03	BNE \$E980	verzweige, wenn keine gewünscht
E97D	20 F3 FE	JSR \$FEF3	Verzögerung für seriellen Bus
E980	20 FB FE	JSR \$FEFB	CLOCK OUT Lo, DATA OUT Hi setzen
E983	C6 98	DEC \$98	Zähler vermindern
E985	D0 D5	BNE \$E95C	verzweige, wenn noch Bits folgen
E987	20 59 EA	JSR \$EA59	DATA-Leitung setzen
E98A	20 C0 E9	JSR \$E9C0	auf Antwort vom Computer testen
E98D	29 01	AND #\$01	Datenbit isolieren
E98F	F0 F6	BEQ \$E987	warten, bis Reaktion vom Computer
E991	58	CLI	
E992	20 AA D3	JSR \$D3AA	nächstes Byte aus Puffer holen
E995	78	SEI	
E996	4C 0F E9	JMP \$E90F	und über Bus senden
E999	4C 4E EA	JMP \$EA4E	zurück zur Warteschleife

E99C			DATA OUT Leitung auf Hi setzen.
E99C	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen
E99F	29 FD	AND #\$FD	DATA OUT Bit löschen
E9A1	8D 00 18	STA \$1800	und ausgeben
E9A4	60	RTS	Ende

E9A5			DATA OUT Leitung auf Lo setzen
E9A5	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen
E9A8	09 02	ORA #\$02	DATA OUT Bit setzen
E9AA	8D 00 18	STA \$1800	und ausgeben
E9AD	60	RTS	Ende

E9AE			CLOCK Leitung auf Lo setzen.
E9AE	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen
E9B1	09 08	ORA #\$08	CLOCK OUT Bit setzen
E9B3	8D 00 18	STA \$1800	und ausgeben
E9B6	60	RTS	Ende

E9B7			CLOCK Leitung auf H1 setzen.
E9B7	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen
E9BA	29 F7	AND #\$F7	CLOCK OUT Bit löschen

E9BC	8D 00 18	STA \$1800	und ausgeben
E9BF	60	RTS	Ende

E9C0			Wartet auf Antwortsignal vom Bus.
E9C0	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen
E9C3	CD 00 18	CMP \$1800	konstanten Wert abwarten
E9C6	D0 F8	BNE \$E9C0	
E9C8	60	RTS	Ende

E9C9			Routine holt ein Datenbyte vom Bus als Folge eines LISTEN vom Computer
E9C9	A9 08	LDA #\$08	
E9CB	85 98	STA \$98	Zähler für 8 Bit Übertragung setzen
E9CD	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen
E9D0	20 C0 E9	JSR \$E9C0	CLOCK IN Leitung prüfen
E9D3	29 04	AND #\$04	CLOCK IN Bit prüfen
E9D5	D0 F6	BNE \$E9CD	warten, bis Bit = 0 wird
E9D7	20 9C E9	JSR \$E99C	DATA OUT Leitung Hi setzen
E9DA	A9 01	LDA #\$01	255 Mikrosekunden Verzögerung
E9DC	8D 05 18	STA \$1805	durch Timer setzen
E9DF	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen
E9E2	AD 0D 18	LDA \$180D	Timerwert prüfen
E9E5	29 40	AND #\$40	Abfrage, ob EOI gesendet wurde
E9E7	D0 09	BNE \$E9F2	verzweige, wenn ja
E9E9	20 C0 E9	JSR \$E9C0	CLOCK IN Leitung prüfen
E9EC	29 04	AND #\$04	CLOCK IN Bit prüfen
E9EE	F0 EF	BEQ \$E9DF	warten, bis Bit = 1
E9F0	D0 19	BNE \$EA0B	unbedingter Sprung
E9F2	20 A5 E9	JSR \$E9A5	DATA OUT Lo setzen; Antwortmeldung
E9F5	A2 0A	LDX #\$0A	Verzögerung für Talker
E9F7	CA	DEX	von ca. 50 Mikrosekunden
E9F8	D0 FD	BNE \$E9F7	ausführen
E9FA	20 9C E9	JSR \$E99C	DATA OUT Hi setzen; Signal löschen
E9FD	20 59 EA	JSR \$EA59	auf ATN-Signal prüfen
EA00	20 C0 E9	JSR \$E9C0	CLOCK IN Leitung prüfen
EA03	29 04	AND #\$04	CLOCK IN Bit isolieren
EA05	F0 F6	BEQ \$E9FD	warten, bis Bit = 1
EA07	A9 00	LDA #\$00	
EA09	85 F8	STA \$F8	EOI-Signal anzeigen; Flag setzen
EA0B	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen
EA0E	49 01	EOR #\$01	Datenbit invertieren
EA10	4A	LSR	und ins Carry schieben
EA11	29 02	AND #\$02	CLOCK Bit auf gültige Daten testen
EA13	D0 F6	BNE \$EA0B	nach einmal, wenn Bit ungültig

EA66	10 FA	BPL \$EA62	verzweige, wenn kein ATN mehr
EA68	4C 5B E8	JMP \$E85B	zur Busbedienung bei ATN
EA6B	4C D7 E8	JMP \$E8D7	Bus nach ATN bedienen

EA6E Routine zur Behandlung von Hardwaredefekten oder zum Selbsttest. Erfolgt der Einsprung bei \$EA6E, so liegt kein Fehler vor sondern es erfolgt ein Selbsttest.

EA6E	A2 00	LDX #\$00	
EA70	2C	.BYTE \$2C	
EA71			Beim Einsprung nach \$EA71 wurde ein Hardwarefehler festgestellt; die LED blinkt langsam; die Floppy wird verriegelt.

EA71	A6 6F	LDX \$6F	Fehlernummer holen
EA73	9A	TXS	Wert merken
EA74	BA	TSX	Registerinhalt zurückholen
EA75	A9 08	LDA #\$08	LED-Bit setzen
EA77	0D 00 1C	ORA \$1C00	und
EA7A	4C EA FE	JMP \$FEEA	LED einschalten; Ruckkehr mit JMP
EA7D	98	TYA	Verzögerung einleiten
EA7E	18	CLC	
EA7F	69 01	ADC #\$01	
EA81	D0 FC	BNE \$EA7F	
EA83	88	DEY	
EA84	D0 F8	BNE \$EA7E	
EA86	AD 00 1C	LDA \$1C00	
EA89	29 F7	AND #\$F7	LED am Laufwerk ausschalten
EA8B	8D 00 1C	STA \$1C00	
EA8E	98	TYA	Verzögerung einleiten
EA8F	18	CLC	
EA90	69 01	ADC #\$01	
EA92	D0 FC	BNE \$EA90	
EA94	88	DEY	
EA95	D0 F8	BNE \$EA8F	
EA97	CA	DEX	
EA98	10 DB	BPL \$EA75	
EA9A	E0 FC	CPX #\$FC	
EA9C	D0 F0	BNE \$EA8E	Verzögerung abwarten
EA9E	F0 D4	BEQ \$EA74	LED am Laufwerk wieder einschalten

EAA0 RESET-Routine der gesamten Floppy-Station.

EAA0	78	SEI	
EAA1	D8	CLD	
EAA2	A2 FF	LDX #\$FF	Wert für DDRA
EAA4	4C 10 FF	JMP \$FF10	VIA's setzen; Rückkehr JMP \$EAA7
EAA7	E8	INX	X=0
EAA8	A0 00	LDY #\$00	
EAAA	A2 00	LDX #\$00	
EAAC	8A	TXA	
EAAD	95 00	STA \$00,X	Zeropage löschen
EAAF	E8	INX	
EAB0	D0 FA	BNE \$EAAC	
EAB2	8A	TXA	
EAB3	D5 00	CMP \$00,X	RAM-Test für Zeropage
EAB5	D0 B7	BNE \$EA6E	verzweige, wenn RAM-Fehler
EAB7	F6 00	INC \$00,X	
EAB9	C8	INY	
EABA	D0 FB	BNE \$EAB7	alle Werte durchprobieren
EABC	D5 00	CMP \$00,X	
EABE	D0 AE	BNE \$EA6E	verzweige, wenn RAM-Fehler
EAC0	94 00	STY \$00,X	
EAC2	B5 00	LDA \$00,X	
EAC4	D0 A8	BNE \$EA6E	verzweige, wenn RAM-Fehler
EAC6	E8	INX	
EAC7	D0 E9	BNE \$EAB2	nächste Zeropage-Adresse
EAC9	E6 6F	INC \$6F	Zeiger für ROM-Test
EACB	86 76	STX \$76	H1 setzen
EACD	A9 00	LDA #\$00	Lo Adresse
EACF	85 75	STA \$75	setzen
EAD1	A8	TAY	
EAD2	A2 20	LDX #\$20	32 Pages
EAD4	18	CLC	
EAD5	C6 76	DEC \$76	Adresse Hi minus 1
EAD7	71 75	ADC (\$75),Y	Prüfsumme für ROM bilden
EAD9	C8	INY	
EADA	D0 FB	BNE \$EAD7	
EADC	CA	DEX	nächste Page prüfen
EADD	D0 F6	BNE \$EAD5	
EADF	69 00	ADC #\$00	Überlauf addieren
EAE1	AA	TAX	Prüfsumme merken
EAE2	C5 76	CMP \$76	mit Prüfwert vergleichen
EAE4	D0 39	BNE \$EB1F	verzweige, wenn Fehler
EAE6	E0 C0	CPX #\$C0	schon ROM-Anfang erreicht ?
EAE8	D0 DF	BNE \$EAC9	verzweige, wenn nein
EAEA	A9 01	LDA #\$01	Adresse für RAM-Test

EAE C	85 76	STA \$76	Hi setzen
EAE E	E6 6F	INC \$6F	
EAF0	A2 07	LDX #\$07	7 Pages sind zu testen
EAF2	98	TYA	
EAF3	18	CLC	
EAF4	65 76	ADC \$76	Prüfwert bilden
EAF6	91 75	STA (\$75),Y	und in Speicherstelle schreiben
EAF8	C8	INY	
EAF9	D0 F7	BNE \$EAF2	gesamte Page vollschreiben
EAFB	E6 76	INC \$76	nächste Page
EAFD	CA	DEX	schon Ende erreicht ?
EAFE	D0 F2	BNE \$EAF2	verzweige, wenn nein
EB00	A2 07	LDX #\$07	wieder 7 Pages
EB02	C6 76	DEC \$76	Adresse Hi vermindern
EB04	88	DEY	
EB05	98	TYA	
EB06	18	CLC	
EB07	65 76	ADC \$76	Prüfwert wieder herstellen
EB09	D1 75	CMP (\$75),Y	mit Speicherinhalt vergleichen
EB0B	D0 12	BNE \$EB1F	verzweige, wenn Fehler
EB0D	49 FF	EOR #\$FF	Prüfwert invertieren
EB0F	91 75	STA (\$75),Y	und abspeichern
EB11	51 75	EOR (\$75),Y	nochmalige Verknüpfung
EB13	91 75	STA (\$75),Y	muß Null ergeben
EB15	D0 08	BNE \$EB1F	verzweige, wenn Fehler
EB17	98	TYA	
EB18	D0 EA	BNE \$EB04	nächste Speicherstelle
EB1A	CA	DEX	nächste Page
EB1B	D0 E5	BNE \$EB02	weitermachen, wenn noch nicht Ende
EB1D	F0 03	BEQ \$EB22	unbedingter Sprung
EB1F	4C 71 EA	JMP \$EA71	Sprung zu Fehlerblinken
EB22			Einsprung der kurzen RESET-Routine, ohne Löschen der Pufferspeicher
EB22	A2 45	LDX #\$45	
EB24	9A	TXS	Stackpointer wieder herstellen
EB25	AD 00 1C	LDA \$1C00	
EB28	29 F7	AND #\$F7	LED am Laufwerk ausschalten
EB2A	8D 00 1C	STA \$1C00	
EB2D	A9 01	LDA #\$01	
EB2F	8D 0C 18	STA \$180C	ATN IN auf negative Flanke triggern
EB32	A9 82	LDA #\$82	
EB34	8D 0D 18	STA \$180D	IRQ in IFR ermöglichen
EB37	8D 0E 18	STA \$180E	IER für IRQ setzen
EB3A	AD 00 18	LDA \$1800	Port lesen

EB3D	29 60	AND #\$60	Bit 5 und 6 für Gerätenummer
EB3F	0A	ASL	isolieren und
EB40	2A	ROL	nach Bitposition
EB41	2A	ROL	0 und 1 schieben
EB42	2A	ROL	
EB43	09 48	ORA #\$48	Nummer für TALK herstellen
EB45	85 78	STA \$78	und abspeichern
EB47	49 60	EOR #\$60	Nummer für LISTEN herstellen
EB49	85 77	STA \$77	und abspeichern
EB4B	A2 00	LDX #\$00	
EB4D	A0 00	LDY #\$00	
EB4F	A9 00	LDA #\$00	
EB51	95 99	STA \$99,X	Lo Bytes der Pufferadressen setzen
EB53	E8	INX	
EB54	B9 E0 FE	LDA \$FEE0,Y	Hi Bytes aus Tabelle
EB57	95 99	STA \$99,X	und ebenfalls setzen
EB59	E8	INX	
EB5A	C8	INY	
EB5B	C0 05	CPY #\$05	schon vierter Puffer erledigt ?
EB5D	D0 F0	BNE \$EB4F	verzweige, wenn nein
EB5F	A9 00	LDA #\$00	
EB61	95 99	STA \$99,X	
EB63	E8	INX	Zeiger für INPUT-Puffer
EB64	A9 02	LDA #\$02	\$0200 setzen
EB66	95 99	STA \$99,X	
EB68	E8	INX	
EB69	A9 D5	LDA #\$D5	
EB6B	95 99	STA \$99,X	
EB6D	E8	INX	Zeiger für ERROR-Puffer
EB6E	A9 02	LDA #\$02	\$02D5 setzen
EB70	95 99	STA \$99,X	
EB72	A9 FF	LDA #\$FF	
EB74	A2 12	LDX #\$12	
EB76	9D 2B 02	STA \$022B,X	Kanalstatus mit \$FF vorbelegen
EB79	CA	DEX	\$FF - Kanal nicht belegt
EB7A	10 FA	BPL \$EB76	
EB7C	A2 05	LDX #\$05	
EB7E	95 A7	STA \$A7,X	alle Puffer als frei deklarieren
EB80	95 AE	STA \$AE,X	und Tabellen deshalb mit \$FF
EB82	95 CD	STA \$CD,X	vorbesetzen
EB84	CA	DEX	
EB85	10 F7	BPL \$EB7E	
EB87	A9 05	LDA #\$05	Puffer 5
EB89	85 AB	STA \$AB	Kanal 4 zuordnen

EB8B	A9 06	LDA #\$06	Puffer 6
EB8D	85 AC	STA \$AC	Kanal 5 zuordnen
EB8F	A9 FF	LDA #\$FF	
EB91	85 AD	STA \$AD	Puffer 7 ist unbenutzt
EB93	85 B4	STA \$B4	und inaktiv
EB95	A9 05	LDA #\$05	ERROR-Kanal zum Lesen benutzt
EB97	8D 3B 02	STA \$023B	
EB9A	A9 84	LDA #\$84	Kommandokanal zum Schreiben benutzt
EB9C	8D 3A 02	STA \$023A	
EB9F	A9 0F	LDA #\$0F	
EBA1	8D 56 02	STA \$0256	Kanäle 0 bis 3 freigeben
EBA4	A9 01	LDA #\$01	
EBA6	85 F6	STA \$F6	READY TO LISTEN setzen
EBA8	A9 88	LDA #\$88	
EBAA	85 F7	STA \$F7	READY TO TALK setzen
EBAC	A9 E0	LDA #\$E0	
EBAE	8D 4F 02	STA \$024F	Puffer 0 bis 4 freigeben
EBB1	A9 FF	LDA #\$FF	
EBB3	8D 50 02	STA \$0250	alle restlichen Puffer sind belegt
EBB6	A9 01	LDA #\$01	
EBB8	85 1C	STA \$1C	Flags für WRITE PROTECT setzen
EBBA	85 1D	STA \$1D	
EBBC	20 63 CB	JSR \$CB63	Sprungtabelle für U-Befehle setzen
EBBF	20 FA CE	JSR \$CEFA	Kanaltabelle .initialisieren
EBC2	20 59 F2	JSR \$F259	Disk-Controller initialisieren
EBC5	A9 22	LDA #\$22	
EBC7	85 65	STA \$65	
EBC9	A9 EB	LDA #\$EB	Zeiger für NMI auf \$EB22 setzen
EBCB	85 66	STA \$66	
EBCD	A9 0A	LDA #\$0A	
EBCF	85 69	STA \$69	10 als Blockabstand auf Diskette
EBD1	A9 05	LDA #\$05	
EBD3	85 6A	STA \$6A	5 Leseversuche bei Lesefehlern
EBD5	A9 73	LDA #\$73	Nummer der Meldung
EBD7	20 C1 E6	JSR \$E6C1	"73, CBM DOS V2.6 1541" ausgeben
EBDA	A9 1A	LDA #\$1A	
EBDC	8D 02 18	STA \$1802	DDRB für Bus-Controller setzen
EBDF	A9 00	LDA #\$00	
EBE1	8D 00 18	STA \$1800	Bus freimachen
EBE4	20 80 E7	JSR \$E780	auf AUTOBOOT prüfen (nur ROM -03)

EBE7			Eingang der Warteschleife, die solange durchlaufen wird, bis ein Befehl erkannt wird; ansonsten befindet sich die Floppy im STANDBY-Modus.
------	--	--	--

EBE7	58	CLI	
EBE8	AD 00 18	LDA \$1800	CLOCK, DATA und ATN ACK Leitungen
EBEB	29 E5	AND #E5	Hi setzen und den Bus damit in den
EBED	8D 00 18	STA \$1800	definierten Zustand versetzen
EBF0	AD 55 02	LDA \$0255	liegt Kommando an ?
EBF3	F0 0A	BEQ \$EBFF	verzweige, wenn nein
EBF5	A9 00	LDA #00	
EBF7	8D 55 02	STA \$0255	Kommandoflag löschen
EBFA	85 67	STA \$67	NMI-Zustand löschen
EBFC	20 46 C1	JSR \$C146	Befehl analysieren und ausführen
EBFF	58	CLI	
EC00	A5 7C	LDA \$7C	ATN vom Bus-Controller ?
EC02	F0 03	BEQ \$EC07	verzweige, wenn nein
EC04	4C 5B E8	JMP \$E85B	zur Busbedienung (zurück mit JMP)
EC07	58	CLI	
EC08	A9 0E	LDA #0E	
EC0A	85 72	STA \$72	maximale SA für Files setzen
EC0C	A9 00	LDA #00	
EC0E	85 6F	STA \$6F	Zähler für anliegende Jobs; Drive 0
EC10	85 70	STA \$70	Zähler für anliegende Jobs; Drive 1
EC12	A6 72	LDX \$72	prüft auf aktiven Kanal des DC
EC14	BD 2B 02	LDA \$022B,X	
EC17	C9 FF	CMP #FF	
EC19	F0 10	BEQ \$EC2B	verzweige, wenn Kanal inaktiv
EC1B	29 3F	AND #3F	Kanalnummer isolieren
EC1D	85 82	STA \$82	und abspeichern
EC1F	20 93 DF	JSR \$DF93	zugehörige Puffernummer holen
EC22	AA	TAX	nach X
EC23	BD 5B 02	LDA \$025B,X	Drivenummer für Puffer
EC26	29 01	AND #01	isolieren
EC28	AA	TAX	als Index
EC29	F6 6F	INC \$6F,X	entsprechenden Jobzähler erhöhen
EC2B	C6 72	DEC \$72	nächste Sekundäradresse nehmen
EC2D	10 E3	BPL \$EC12	verzweige, wenn noch SA übrig
EC2F	A0 04	LDY #04	Index für Puffer
EC31	B9 00 00	LDA \$0000,Y	Jobspeicher prüfen
EC34	10 05	BPL \$EC3B	verzweige, wenn kein Job anliegt
EC36	29 01	AND #01	Drivenummer isolieren
EC38	AA	TAX	als Index
EC39	F6 6F	INC \$6F,X	entsprechenden Jobzähler erhöhen
EC3B	88	DEY	nächsten Puffer
EC3C	10 F3	BPL \$EC31	weitermachen; wenn weiterer Puffer

EC3E	78	SEI	
EC3F	AD 00 1C	LDA \$1C00	Port des DC lesen
EC42	29 F7	AND #\$F7	LED-Bit löschen
EC44	48	PHA	neuen Wert merken
EC45	A5 7F	LDA \$7F	aktuelle Drivenummer
EC47	85 86	STA \$86	merken
EC49	A9 00	LDA #\$00	
EC4B	85 7F	STA \$7F	Drive 0 setzen
EC4D	A5 6F	LDA \$6F	Jobs vorhanden ?
EC4F	F0 0B	BEQ \$EC5C	verzweige, wenn nein
EC51	A5 1C	LDA \$1C	wurde Diskette gewechselt ?
EC53	F0 03	BEQ \$EC58	verzweige, wenn nein
EC55	20 13 D3	JSR \$D313	alle Kanäle für Drive 0 schließen
EC58	68	PLA	Maske für DC-Port zurückholen
EC59	09 08	ORA #\$08	LED-Bit setzen
EC5B	48	PHA	Maske wieder merken
EC5C	E6 7F	INC \$7F	Drive 1 setzen
EC5E	A5 70	LDA \$70	Jobs vorhanden ?
EC60	F0 0B	BEQ \$EC6D	verzweige, wenn nein
EC62	A5 1D	LDA \$1D	wurde Diskette gewechselt
EC64	F0 03	BEQ \$EC69	verzweige, wenn nein
EC66	20 13 D3	JSR \$D313	alle Kanäle für Drive 1 schließen
EC69	68	PLA	Maske für DC-Port zurückholen
EC6A	09 00	ORA #\$00	(LED-Bit für Drive 1 setzen)
EC6C	48	PHA	Maske wieder merken
EC6D	A5 86	LDA \$86	Drivenummer zurückholen
EC6F	85 7F	STA \$7F	und wieder übernehmen
EC71	68	PLA	Maske für DC-Port
EC72	AE 6C 02	LDX \$026C	ERRoR-Flag gesetzt ?
EC75	F0 21	BEQ \$EC98	verzweige, wenn nein; kein Blinken
EC77	AD 00 1C	LDA \$1C00	
EC7A	E0 80	CPX #\$80	neuer ERROR ?
EC7C	D0 03	BNE \$EC81	verzweige, wenn neuer ERROR erkannt
EC7E	4C 8B EC	JMP \$EC8B	LED-Blinken steuern
EC81	AE 05 18	LDX \$1805	Timer auslesen; abgelaufen ?
EC84	30 12	BMI \$EC98	verzweige, wenn nein
EC86	A2 A0	LDX #\$A0	Timerwert
EC88	8E 05 18	STX \$1805	Timer neu setzen
EC8B	CE 6C 02	DEC \$026C	Fehlerzähler vermindern
EC8E	D0 08	BNE \$EC98	verzweige, wenn nicht abgelaufen
EC90	4D 6D 02	EOR \$026D	LED-Maske umdrehen
EC93	A2 10	LDX #\$10	
EC95	8E 6C 02	STX \$026C	Zähler neu setzen
EC98	8D 00 1C	STA \$1C00	LED-Status neu setzen

```

EC9B 4C FF EB JMP $EBFF weiter in Marteschleife
-----
EC9E                                Laden und Aufbereiten des Directory
EC9E A9 00 LDA #$00
ECA0 85 83 STA $83 Sekundaradresse 0 (LOAD)
ECA2 A9 01 LDA #$01 einen
ECA4 20 E2 D1 JSR $D1E2 Kanal suchen; Puffer belegen
ECA7 A9 00 LDA #$00
ECA9 20 C8 D4 JSR $D4C8 Pufferzeiger auf Null setzen
ECAC A6 82 LDX $82 Kanalnummer
ECAE A9 00 LDA #$00
ECB0 9D 44 02 STA $0244,X Endezeiger löschen
ECB3 20 93 DF JSR $DF93 Puffernummer holen
ECB6 AA TAX als Index
ECB7 A5 7F LDA $7F Drivenummer
ECB9 9D 5B 02 STA $025B,X in Tabelle schreiben
ECBC A9 01 LDA #$01
ECBE 20 F1 CF JSR $CFF1 $01 in Puffer schreiben
ECC1 A9 04 LDA #$04
ECC3 20 F1 CF JSR $CFF1 $04 in Puffer schreiben ($0401)
ECC6 A9 01 LDA #$01
ECC8 20 F1 CF JSR $CFF1 $01 zweimal
ECCB 20 F1 CF JSR $CFF1 in Puffer schreiben
ECCE AD 72 02 LDA $0272 Drivenummer für Directory
ECD1 20 F1 CF JSR $CFF1 in Puffer (1. Zeilennummer)
ECD4 A9 00 LDA #$00 zweiter Teil der 'Zeilennummer'
ECD6 20 F1 CF JSR $CFF1 ebenfalls in Puffer
ECD9 20 59 ED JSR $ED59 Diskettennamen in Puffer schreiben
ECDC 20 93 DF JSR $DF93 Puffernummer holen
ECDF 0A ASL mal 2
ECE0 AA TAX als Index
ECE1 D6 99 DEC $99,X Pufferzeiger minus 2
ECE3 D6 99 DEC $99,X
ECE5 A9 00 LDA #$00
ECE7 20 F1 CF JSR $CFF1 $00 (BASIC Zeilenende) in Puffer
ECEA A9 01 LDA #$01 $0101 als Linkadresse der BASIC
ECEC 20 F1 CF JSR $CFF1 Zeilen; wird nach dem Laden vom
ECE7 20 F1 CF JSR $CFF1 Interpreter richtiggestellt
ECF2 20 CE C6 JSR $C6CE Directoryeintrag holen
ECF5 90 2C BCC $ED23 verzweige, 'wenn kein Eintrag mehr
ECF7 AD 72 02 LDA $0272 Blockzahl Lo
ECFA 20 F1 CF JSR $CFF1 als Zeilennummer Lo in Puffer
ECFD AD 73 02 LDA $0273 Blockzahl Hi
ED00 20 F1 CF JSR $CFF1 als Zeilennummer Hi in Puffer

```

ED03	20 59 ED	JSR \$ED59	Directoryeintrag in Puffer
ED06	A9 00	LDA #\$00	
ED08	20 F1 CF	JSR \$CFF1	\$00 als Zeilenendekennzeichen
ED0B	D0 DD	BNE \$ECEA	verzweige, wenn Puffer nicht voll
ED0D	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
ED10	0A	ASL	mal 2
ED11	AA	TAX	als Index
ED12	A9 00	LDA #\$00	
ED14	95 99	STA \$99,X	Pufferzeiger auf Null setzen
ED16	A9 88	LDA #\$88	Flag für READY TO TALK setzen
ED18	A4 82	LDY \$82	Kanalnummer
ED1A	8D 54 02	STA \$0254	Status für Directorykanal
ED1D	99 F2 00	STA \$00F2,Y	Status für allgemeinen Kanal
ED20	A5 85	LDA \$85	Datenbyte
ED22	60	RTS	Ende

ED23			Abschluß des Directory herstellen.
ED23	AD 72 02	LDA \$0272	Blockzahl Lo
ED26	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
ED29	AD 73 02	LDA \$0273	Blockzahl Hi
ED2C	20 F1 CF	JSR \$CFF1	ebenfalls in Puffer schreiben
ED2F	20 59 ED	JSR \$ED59	'BLOCKS FREE' in Puffer schreiben
ED32	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
ED35	0A	ASL	mal 2
ED36	AA	TAX	als Index
ED37	D6 99	DEC \$99,X	Pufferzähler minus 2
ED39	D6 99	DEC \$99,X	
ED3B	A9 00	LDA #\$00	
ED3D	20 F1 CF	JSR \$CFF1	dreimal \$00 als
ED40	20 F1 CF	JSR \$CFF1	Kennzeichen für BASIC-Programmende
ED43	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Puffer schreiben
ED46	20 93 DF	JSR \$DF93	Puffernummer holen
ED49	0A	ASL	mal 2
ED4A	A8	TAY	als Index
ED4B	B9 99 00	LDA \$0099,Y	Pufferzeiger Lo
ED4E	A6 82	LDX \$82	Kanalnummer
ED50	9D 44 02	STA \$0244,X	als Endezeiger für Puffer
ED53	DE 44 02	DEC \$0244,X	minus 1
ED56	4C 0D ED	JMP \$ED0D	Ende

ED59			Directoryzeile in den Ausgabepuffer zur Übertragung an den Computer schreiben.
ED59	A0 00	LDY #\$00	

ED5B	B9 B1 02	LDA \$02B1,Y	Zeichen aus Directorypuffer
ED5E	20 F1 CF	JSR \$CFF1	in Programmpuffer schreiben
ED61	C8	INY	nächstes Zeichen
ED62	C0 1B	CPY #\$1B	schon 27 Zeichen
ED64	D0 F5	BNE \$ED5B	weitermachen, wenn nein
ED66	60	RTS	Ende

ED67			Byte aus Directory holen; ggf. nächsten Block nachladen.
ED67	20 37 D1	JSR \$D137	Byte aus Datei; ggf. nachladen
ED6A	F0 01	BEQ \$ED6D	verzweige, wenn Fileende erreicht
ED6C	60	RTS	Ende
ED6D	85 85	STA \$85	Datenbyte merken
ED6F	A4 82	LDY \$82	Kanalnummer
ED71	B9 44 02	LDA \$0244,Y	Endezeiger holen
ED74	F0 08	BEQ \$ED7E	verzweige bei Kennzeichen f. LOAD \$
ED76	A9 80	LDA #\$80	
ED78	99 F2 00	STA \$00F2,Y	EOI-Kennzeichen erzeugen
ED7B	A5 85	LDA \$85	Datenbyte
ED7D	60	RTS	Ende
ED7E	48	PHA	Endezeiger (\$00) merken
ED7F	20 EA EC	JSR \$ECEA	Directoryzeile in Puffer
ED82	68	PLA	Endezeiger zurückholen
ED83	60	RTS	Ende

ED84			VALIDATE-Befehl
ED84	20 D1 C1	JSR \$C1D1	Drivenummer aus Befehlsstring holen
ED87	20 42 D0	JSR \$D042	Diskette initialisieren
ED8A	A9 40	LDA #\$40	Flag für BAM 'dirty' setzen
ED8C	8D F9 02	STA \$02F9	BAM wurde geändert !!!
ED8F	20 B7 EE	JSR \$EEB7	neue BAM in Puffer erzeugen
ED92	A9 00	LDA #\$00	Flag für Suche nach gültigem
ED94	8D 92 02	STA \$0292	Eintrag im Directory setzen
ED97	20 AC C5	JSR \$C5AC	Eintrag in Directory suchen
ED9A	D0 3D	BNE \$EDD9	verzweige, wenn gefunden
ED9C	A9 00	LDA #\$00	
ED9E	85 81	STA \$81	Sektornummer Null setzen
EDA0	AD 85 FE	LDA \$FE85	18
EDA3	85 80	STA \$80	Tracknummer für BAM setzen
EDA5	20 E5 ED	JSR \$EDE5	Directoryblöcke in BAM belegen
EDA8	A9 00	LDA #\$00	BAM 'dirty' Flag
EDAA	8D F9 02	STA \$02F9	löschen
EDAD	20 FF EE	JSR \$EEFF	BAM auf Diskette schreiben
EDB0	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

```

-----
EDB3                               Blöcke eines Files im Directory
                                   durchgehen und in BAM belegen

EDB3 C8          INY
EDB4 B1 94      LDA ($94),Y Track holen
EDB6 48         PHA          und merken
EDB7 C8          INY
EDB8 B1 94      LDA ($94),Y Sektor holen
EDBA 48         PHA          und merken
EDBB A0 13      LDY #$13    19; Zeiger auf Side-Sektor-Block
EDBD B1 94      LDA ($94),Y Track für SS holen
EDBF F0 0A      BEQ $EDCB   verzweige, wenn kein SS vorhanden
EDC1 85 80      STA $80     Track des SS übernehmen
EDC3 C8          INY
EDC4 B1 94      LDA ($94),Y Sektornummer des SS holen
EDC6 85 81      STA $81     und übernehmen
EDC8 20 E5 ED   JSR $EDE5   SS-Blöcke als belegt kennzeichnen
EDCB 68         PLA          Sektornummer zurückholen
EDCC 85 81      STA $81     und übernehmen
EDCE 68         PLA          Tracknummer zurückholen
EDCF 85 80      STA $80     und übernehmen
EDD1 20 E5 ED   JSR $EDE5   Blöcke des Files in BAM belegen
EDD4 20 04 C6   JSR $C604   nächsten gültigen Fileeintrag holen
EDD7 F0 C3      BEQ $ED9C   verzweige, wenn Directory zu Ende
EDD9 A0 00      LDY #$00
EDDB B1 94      LDA ($94),Y Filetyp aus Puffer holen
EDDD 30 D4      BMI $EDB3   verzweige, wenn File geschlossen
EDDF 20 B6 C8   JSR $C8B6   File löschen (SCRATCH)
EDE2 4C D4 ED   JMP $EDD4   weitermachen

-----
EDE5                               File anhand der Linker nachverfolgen
                                   und Blöcke in BAM belegen.

EDE5 20 5F D5   JSR $D55F   Track und Sektor prüfen
EDE8 20 90 EF   JSR $EF90   Block in BAM belegen
EDEB 20 75 D4   JSR $D475   Kanal öffnen; Block lesen
EDEE A9 00      LDA #$00
EDF0 20 C8 D4   JSR $D4C8   Pufferzeiger auf Null setzen
EDF3 20 37 D1   JSR $D137   Byte aus Puffer holen
EDF6 85 80      STA $80     Tracknummer des nächsten Blocks
EDF8 20 37 D1   JSR $D137   Byte aus Puffer holen
EDFB 85 81      STA $81     Sektornummer des nächsten Blocks
EDFD A5 80      LDA $80     Ende des Files erreicht ?
EDFF D0 03      BNE $EE04   verzweige, wenn nein
EE01 4C 27 D2   JMP $D227   Kanal schließen; Ende

```

EE04	20 90 EF	JSR \$EF90	Block in BAM belegen
EE07	20 4D D4	JSR \$D44D	nächsten Block lesen
EE0A	4C EE ED	JMP \$EDEE	weitermachen

EE0D			NEW-Befehl
EE0D	20 12 C3	JSR \$C312	Driveparameter setzen
EE10	A5 E2	LDA \$E2	Drivenummer
EE12	10 05	BPL \$EE19	verzweige, wenn Drivenummer ok
EE14	A9 33	LDA #\$33	Nummer der Fehlermeldung
EE16	4C C8 C1	JMP \$C1C8	"33. SYNTAX ERROR" ausgeben
EE19	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
EE1B	85 7F	STA \$7F	und übernehmen
EE1D	20 00 C1	JSR \$C100	LED am Laufwerk einschalten
EE20	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer
EE22	0A	ASL	mal 2
EE23	AA	TAX	als Index
EE24	AC 7B 02	LDY \$027B	Position der ID im Befehlsstring
EE27	CC 74 02	CPY \$0274	neue ID angeben ?
EE2A	F0 1A	BEQ \$EE46	verzweige, wenn nein
EE2C	B9 00 02	LDA \$0200,Y	erstes Zeichen der neuen ID
EE2F	95 12	STA \$12,X	übernehmen
EE31	B9 01 02	LDA \$0201,Y	zweites Zeichen der neuen Id
EE34	95 13	STA \$13,X	übernehmen
EE36	20 07 D3	JSR \$D307	alle Kanäle schließen
EE39	A9 01	LDA #\$01	
EE3B	85 80	STA \$80	bei Track 1 beginnen
EE3D	20 C6 C8	JSR \$C8C6	Formatierung ausführen
EE40	20 05 F0	JSR \$F005	BAM-Puffer löschen
EE43	4C 56 EE	JMP \$EE56	weitermachen
EE46	20 42 D0	JSR \$D042	Diskette initialisieren
EE49	A6 7F	LDX \$7F	Drivenummer
EE4B	BD 01 01	LDA \$0101,X	Formatkennzeichen holen
EE4E	CD D5 FE	CMP \$FED5	mit 'A' vergleichen
EE51	F0 03	BEQ \$EE56	verzweige, wenn alles ok
EE53	4C 72 D5	JMP \$D572	"73, CBM DOS V2.6 1541" ausgeben
EE56	20 B7 EE	JSR \$EEB7	neue BAM erzeugen
EE59	A5 F9	LDA \$F9	Puffernummer
EE5B	A8	TAY	als Index
EE5C	0A	ASL	mal 2
EE5D	AA	TAX	als Index
EE5E	AD 88 FE	LDA \$FE88	Konstante \$90; Position des
EE61	95 99	STA \$99,X	Disknamens setzen
EE63	AE 7A 02	LDX \$027A	Puffernummer holen
EE66	A9 1B	LDA #\$1B	27; Länge des Disknamens

EE68	20 6E C6	JSR \$C66E	Disknamen in BAM-Puffer übernehmen
EE6B	A0 12	LDY #\$12	18
EE6D	A6 7F	LDX \$7F	Drivenummer
EE6F	AD D5 FE	LDA \$FED5	ASCII-Code für 'A'; 1541 Format
EE72	9D 01 01	STA \$0101,X	festlegen
EE75	8A	TXA	Drivenummer
EE76	0A	ASL	mal 2
EE77	AA	TAX	wieder als Index
EE78	B5 12	LDA \$12,X	erstes Zeichen der ID
EE7A	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
EE7C	C8	INY	
EE7D	B5 13	LDA \$13,X	zweites Zeichen der ID
EE7F	91 94	STA (\$94),Y	ebenfalls in Puffer schreiben
EE81	C8	INY	
EE82	C8	INY	21
EE83	A9 32	LDA #\$32	ASCII-Code für '2'
EE85	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
EE87	C8	INY	
EE88	AD D5 FE	LDA \$FED5	ASCII-Code für 'A'
EE8B	91 94	STA (\$94),Y	in Puffer schreiben
EE8D	A0 02	LDY #\$02	2
EE8F	91 6D	STA (\$6D),Y	und abermals in Puffer schreiben
EE91	AD 85 FE	LDA \$FE85	18
EE94	85 80	STA \$80	als Tracknummer übernehmen
EE96	20 93 EF	JSR \$EF93	Block 18,0 in BAM belegen
EE99	A9 01	LDA #\$01	
EE9B	85 81	STA \$81	Sektornummer 1 setzen
EE9D	20 93 EF	JSR \$EF93	Block 18,1 in BAM belegen
EEA0	20 FF EE	JSR \$EEFF	neue BAM auf Diskette schreiben
EEA3	20 05 F0	JSR \$F005	BAM-Puffer löschen
EEA6	A0 01	LDY #\$01	
EEA8	A9 FF	LDA #\$FF	ersten Directoryblock herstellen
EEAA	91 6D	STA (\$6D),Y	mit \$FF als Anzahl der Bytes
EEAC	20 64 D4	JSR \$D464	Block auf Diskette schreiben
EEAF	C6 81	DEC \$81	Sektornummer jetzt 0
EEB1	20 60 D4	JSR \$D460	Block lesen
EEB4	4C 94 C1	JMP \$C194	Diskstatus bereitstellen; Ende

EEB7			Neue BAM erzeugen
EEB7	20 D1 F0	JSR \$F0D1	BAM-Puffer löschen
EEBA	A0 00	LDY #\$00	
EEBC	A9 12	LDA #\$12	18
EEBE	91 6D	STA (\$6D),Y	Zeiger auf ersten Block des
EEC0	C8	INY	Directory setzen; Block 18,1


```

EEC1 98      TYA
EEC2 91 6D   STA ($6D),Y
EEC4 C8      INY
EEC5 C8      INY
EEC6 C8      INY
EEC7 A9 00   LDA #$00
EEC9 85 6F   STA $6F      24 Bits für die Belegung der
EECB 85 70   STA $70      Blöcke pro Track reservieren
EECD 85 71   STA $71
EECF 98      TYA      Zeiger in BAM
EED0 4A      LSR
EED1 4A      LSR      geteilt durch 4 = Tracknummer
EED2 20 4B F2 JSR $F24B   maximale Anzahl der Sektoren holen
EED5 91 6D   STA ($6D),Y und in BAM schreiben
EED7 C8      INY
EED8 AA      TAX
EED9 38      SEC      Bitmuster der belegten Blöcke
EEDA 26 6F   ROL $6F      pro Track in $6F/70/71 erzeugen
EEDC 26 70   ROL $70
EEDE 26 71   ROL $71
EEE0 CA      DEX
EEE1 D0 F6   BNE $EED9
EEE3 B5 6F   LDA $6F,X   Belegung ans Zwischenspeicher
EEE5 91 6D   STA ($6D),Y in BAM schreiben
EEE7 C8      INY
EEE8 E8      INX
EEE9 E0 03   CPX #$03
EEEB 90 F6   BCC $EEE3
EEED C0 90   CPY #$90   schon Ende der BAM erreicht ?
EEEF 90 D6   BCC $EEC7   weitermachen, wenn nein
EEF1 4C 75 D0 JMP $D075   Anzahl der 'BLOCKS FREE' berechnen
-----
EEF4      Wenn BAM im Puffer dirty, dann BAM auf
          Diskette schreiben.
EEF4 20 93 DF JSR $DF93   Puffernummer holen
EEF7 AA      TAX      als Index
EEF8 BD 5B 02 LDA $025B,X Jobcode für Puffer holen
EEFB 29 01   AND #$01   Drivenummer isolieren
EEFD 85 7F   STA $7F   und übernehmen
EEFF A4 7F   LDY $7F   Drivenummer als Index
EF01 B9 51 02 LDA $0251,Y BAM 'dirty' Flag gesetzt ?
EF04 D0 01   BNE $EF07 verzweige, wenn ja
EF06 60      RTS      Ende
EF07 A9 00   LDA #$00

```

```

EF09 99 51 02 STA $0251,Y 'dirty' Flag löschen
EF0C 20 3A EF JSR $EF3A Pufferzeiger für BAM setzen
EF0F A5 7F LDA $7F Drivenummer
EF11 0A ASL mal 2
EF12 48 PHA merken
EF13 20 A5 F0 JSR $F0A5 Eintragungen (Drive 0) holen
EF16 68 PLA Drivenummer mal 2 zurückholen
EF17 18 CLC
EF18 69 01 ADC #$01 plus 1
EF1A 20 A5 F0 JSR $F0A5 Eintragungen (Drive 1) holen
EF1D A5 80 LDA $80 Tracknummer
EF1F 48 PHA merken
EF20 A9 01 LDA #$01
EF22 85 80 STA $80 Track 1 setzen
EF24 0A ASL
EF25 0A ASL mal 4
EF26 85 6D STA $6D Anzahl der Bytes/Track in der BAM
EF28 20 20 F2 JSR $F220 BLOCKS FREE auf Richtigkeit prüfen
EF2B E6 80 INC $80 Tracknummer plus 1
EF2D A5 80 LDA $80
EF2F CD D7 FE CMP $FED7 schon Maximalwert (36) erreicht ?
EF32 90 F0 BCC $EF24 verzweige, wenn nein
EF34 68 PLA Tracknummer zurückholen
EF35 85 80 STA $80 und wieder übernehmen
EF37 4C 8A D5 JMP $D58A BAM auf Diskette schreiben; Ende

```

```

-----
EF3A BAM falls notwendig lesen und Zeiger
auf BAM setzen.
EF3A 20 0F F1 JSR $F10F Kanalnummer für BAM (6) holen
EF3D AA TAX als Index
EF3E 20 DF F0 JSR $F0DF zugehörigen Puffer belegen
EF41 A6 F9 LDX $F9 Puffernummer als Index
EF43 BD E0 FE LDA $FEE0,X Pufferadresse Hi holen
EF46 85 6E STA $6E und setzen
EF48 A9 00 LDA #$00 Pufferadresse Lo
EF4A 85 6D STA $6D setzen
EF4C 60 RTS Ende

```

```

-----
EF4D Anzahl der freien Blöcke auf Diskette
aus $02FA/02FC holen.
EF4D A6 7F LDX $7F Drivenummer
EF4F BD FA 02 LDA $02FA,X Anzahl der Blöcke Lo
EF52 8D 72 02 STA $0272 übernehmen
EF55 BD FC 02 LDA $02FC,X Anzahl der Blöcke Hi

```

```

EF58 8D 73 02 STA $0273 übernehmen
EF5B 60 RTS Ende
-----
EF5C Block in der BAM freigeben.
EF5C 20 F1 EF JSR $EFF1 BAM schreiben, wenn 'dirty'
EF5F 20 CF EF JSR $EFCF Zeiger in Bitmuster für Block holen
EF62 38 SEC
EF63 D0 22 BNE $EF87 verzweige, wenn Block schon frei
EF65 B1 6D LDA ($6D),Y Bitmuster für Block holen
EF67 1D E9 EF ORA $EFE9,X Block als frei kennzeichnen
EF6A 91 6D STA ($6D),Y und Bitmuster wieder abspeichern
EF6C 20 88 EF JSR $EF88 BAM 'dirty' Flag setzen
EF6F A4 6F LDY $6F Zeiger auf Zahl der BLOCKS FREE/Tr.
EF71 18 CLC
EF72 B1 6D LDA ($6D),Y Anzahl der freien Blöcke/Track
EF74 69 01 ADC #$01 plus 1
EF76 91 6D STA ($6D),Y und wieder abspeichern
EF78 A5 80 LDA $80 Tracknummer
EF7A CD 85 FE CMP $FE85 gleich Track 18
EF7D F0 3B BEQ $EFBA übergehen, wenn ja
EF7F FE FA 02 INC $02FA,X Anzahl der BLOCKS FREE erhöhen
EF82 D0 03 BNE $EF87 verzweige, wenn kein Überlauf
EF84 FE FC 02 INC $02FC,X Anzahl Hi erhöhen
EF87 60 RTS Ende
-----
EF88 Flag für BAM geändert (Dirty flag)
setzen ($0251 =1).
EF88 A6 7F LDX $7F Drivenummer
EF8A A9 01 LDA #$01
EF8C 9D 51 02 STA $0251,X 'dirty' Flag = 1
EF8F 60 RTS Ende
-----
EF90 Block in der BAM als belegt
kennzeichnen.
EF90 20 F1 EF JSR $EFF1 BAM schreiben, wenn 'dirty'
EF93 20 CF EF JSR $EFCF Zeiger in Bitmuster des Block holen
EF96 F0 36 BEQ $EFCE verzweige, wenn Block schon belegt
EF98 B1 6D LDA ($6D),Y Byte mit Bitmuster des Blocks holen
EF9A 5D E9 EF EOR $EFE9,X Bit des Blocks löschen (belegen)
EF9D 91 6D STA ($6D),Y neuen Wert wieder abspeichern
EF9F 20 88 EF JSR $EF88 BAM 'dirty' Flag setzen
EFA2 A4 6F LDY $6F Zeiger auf Anzahl der BLOCKS FREE
EFA4 B1 6D LDA ($6D),Y Anzahl der freien Blocks/Track
EFA6 38 SEC

```

```

EFA7 E9 01      SBC #$01      vermindern
EFA9 91 6D      STA ($6D),Y und wieder abspeichern
EFAB A5 80      LDA $80       Tracknummer
EFAD CD 85 FE    CMP $FE85     Track 18 ?
EFB0 F0 0B      BEQ $EFBD     übergehen, wenn ja
EFB2 BD FA 02   LDA $02FA,X Anzahl BLOCKS FREE Lo
EFB5 D0 03      BNE $EFBA     verzweige, wenn ungleich Null
EFB7 DE FC 02   DEC $02FC,X Anzahl vermindern
EFBA DE FA 02   DEC $02FA,X
EFBD BD FC 02   LDA $02FC,X Anzahl BLOCKS FREE Hl
EFC0 D0 0C      BNE $EFCE     verzweige, wenn mehr als 255 frei
EFC2 BD FA 02   LDA $02FA,X Anzahl BLOCKS FREE Lo
EFC5 C9 03      CMP #$03      weniger als 3 Blöcke frei ?
EFC7 B0 05      BCS $EFCE     verzweige, wenn nein
EFC9 A9 72      LDA #$72      Nummer der Fehlermeldung
EFCB 20 C7 E6   JSR $E6C7     "72, DISK FULL" ausgeben
EFCE 60         RTS      Ende

```

```

-----
EFCF           Berechnet den Index in die BAM, der für
                den entsprechenden Block zuständig ist.
                Bei Rückkehr zeigt das Zero-Flag den
                Zustand des gewünschten Bits an: 1 =
                Block belegt 0 = Block frei.

EFCF 20 11 F0   JSR $F011   Bitmuster für Track in BAM suchen
EFD2 98         TYA           Zeiger auf Bitmuster in Y
EFD3 85 6F      STA $6F      merken
EFD5 A5 81      LDA $81      Sektornummer
EFD7 4A         LSR
EFD8 4A         LSR           geteilt durch 8 ergibt das für den
EFD9 4A         LSR           Block zuständige Byte in der BAM
EFDA 38         SEC           (0 bis 2)
EFDDB 65 6F     ADC $6F      plus Zeiger auf Anfang der Bitmap
EFDD A8         TAY           ergibt Zeiger auf zuständiges Byte
EFDE A5 81      LDA $81      Sektornummer
EFE0 29 07      AND #$07     Nummer des zuständigen Bits holen
EFE2 AA         TAX           und als Index in Tabelle
EFE3 B1 6D      LDA ($6D),Y Byte aus BAM holen
EFE5 3D E9 EF   AND $EFE9,X zuständiges Bit löschen (belegen)
EFE8 60         RTS      Ende

```

```

-----
EFE9 01 02 04 08 10 20 40 80 Tabelle der Bitmasken für jedes Bit
                eines Bytes.

```

```

-----
EFF1                                     BAM bei Bedarf auf Diskette schreiben.
EFF1 A9 FF      LDA #$FF
EFF3 2C F9 02   BIT $02F9      Flag für BAM schreiben prüfen
EFF6 F0 0C      BEQ $F004      verzweige, wenn nicht gesetzt
EFF8 10 0A      BPL $F004
EFAA 70 08      BVS $F004
EFC A9 00      LDA #$00
EFFE 8D F9 02   STA $02F9      Flag für BAM schreiben löschen
F001 4C 8A D5   JMP $D58A      BAM auf Diskette schreiben; Ende
F004 60        RTS           Ende
-----

```

F005			Puffer der BAM löschen.
F005	20 3A EF	JSR \$EF3A	Zeiger für BAM setzen
F008	A0 00	LDY #\$00	
F00A	98	TYA	
F00B	91 6D	STA (\$6D),Y	BAM-Puffer löschen
F00D	C8	INY	
F00E	D0 FB	BNE \$F00B	
F010	60	RTS	Ende

F011			BAM-Maske im Puffer erzeugen.
F011	A5 6F	LDA \$6F	Parameter
F013	48	PHA	retten
F014	A5 70	LDA \$70	Parameter
F016	48	PHA	retten
F017	A6 7F	LDX \$7F	aktuelle Drivenummer
F019	B5 FF	LDA \$FF,X	Drivestatus holen
F01B	F0 05	BEQ \$F022	verzweige, wenn Status ok
F01D	A9 74	LDA #\$74	Nummer für Fehlermeldungen
F01F	20 48 E6	JSR \$E648	"74, DRIVE NOT READY" ausgeben
F022	20 0F F1	JSR \$F10F	Puffer- und Kanalnummer holen
F025	85 6F	STA \$6F	Kanalnummer setzen
F027	8A	TXA	Puffernummer
F028	0A	ASL	mal 2
F029	85 70	STA \$70	merken
F02B	AA	TAX	als Index
F02C	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
F02E	DD 9D 02	CMP \$029D,X	gleich Track für BAM ?
F031	F0 0B	BEQ \$F03E	verzweige, wenn ja
F033	E8	INX	nächsten Kanal (Alternative)
F034	86 70	STX \$70	merken
F036	DD 9D 02	CMP \$029D,X	Track jetzt ok ?
F039	F0 03	BEQ \$F03E	verzweige, wenn ja
F03B	20 5B F0	JSR \$F05B	BAM herstellen
F03E	A5 70	LDA \$70	Kanalnummer
F040	A6 7F	LDX \$7F	Drivenummer
F042	9D 9B 02	STA \$029B,X	merken, daß BAM wiederhergestellt
F045	0A	ASL	
F046	0A	ASL	mal 4
F047	18	CLC	
F048	69 A1	ADC #\$A1	plus 161
F04A	85 6D	STA \$6D	Zeiger auf Bit Map Lo
F04C	A9 02	LDA #\$02	
F04E	69 00	ADC #\$00	Übertrag addieren
F050	85 6E	STA \$6E	Zeiger auf Bit Map Hi

F052	A0 00	LDY #00	
F054	68	PLA	Parameter zurückholen
F055	85 70	STA \$70	und speichern
F057	68	PLA	Parameter zurückholen
F058	85 6F	STA \$6F	und speichern
F05A	60	RTS	Fertig

F05B			BAM-Masken im Puffer vertauschen.
F05B	A6 6F	LDX \$6F	Kanalnummer holen
F05D	20 DF F0	JSR \$F0DF	BAM lesen
F060	A5 7F	LDA \$7F	Drivenummer
F062	AA	TAX	als Index
F063	0A	ASL	mal 2
F064	1D 9B 02	ORA \$029B,X	mit Flag verknüpfen
F067	49 01	EOR #01	Bit 0 invertieren
F069	29 03	AND #03	und isolieren
F06B	85 70	STA \$70	Wert merken
F06D	20 A5 F0	JSR \$F0A5	Bitmuster in BAM schreiben
F070	A5 F9	LDA \$F9	Puffernummer
F072	0A	ASL	mal 2
F073	AA	TAX	als Index
F074	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
F076	0A	ASL	
F077	0A	ASL	mal 4
F078	95 99	STA \$99,X	als Pufferzeiger setzen
F07A	A5 70	LDA \$70	Bitmuster zurückholen
F07C	0A	ASL	
F07D	0A	ASL	mal 4
F07E	A8	TAY	als Index
F07F	A1 99	LDA (\$99,X)	Wert aus Puffer
F081	99 A1 02	STA \$02A1,Y	merken
F084	A9 00	LDA #00	
F086	81 99	STA (\$99,X)	Null in Puffer schreiben
F088	F6 99	INC \$99,X	Pufferzeiger erhöhen
F08A	C8	INY	
F08B	98	TYA	
F08C	29 03	AND #03	Bits 0 und 1 isolieren
F08E	D0 EF	BNE \$F07F	verzweige, wenn ungleich Null
F090	A6 70	LDX \$70	Bitmuster zurückholen
F092	A5 80	LDA \$80	Tracknummer
F094	9D 9D 02	STA \$029D,X	merken
F097	AD F9 02	LDA \$02F9	BAM 'dirty' Flag testen
F09A	D0 03	BNE \$F09F	verzweige, wenn BAM ok
F09C	4C 8A D5	JMP \$D58A	BAM auf Diskette schreiben

```

F09F 09 80    ORA #$80    'dirty' Flag
F0A1 8D F9 02 STA $02F9    BAM nicht ok
F0A4 60       RTS       Ende

```

```

F0A5                                     Maske der BAM in die richtige Position
                                         im Speicher bringen.

```

```

F0A5 A8       TAY
F0A6 B9 9D 02 LDA $029D,Y BAM im Speicher ?
F0A9 F0 25    BEQ $F0D0 verzweige, wenn nein
F0AB 48       PHA       Wert merken
F0AC A9 00    LDA #$00  Flag für BAM im Speicher
F0AE 99 9D 02 STA $029D,Y setzen
F0B1 A5 F9    LDA $F9   Puffernummer
F0B3 0A       ASL       mal 2
F0B4 AA       TAX       als Index
F0B5 68       PLA       Wert zurückholen
F0B6 0A       ASL
F0B7 0A       ASL       mal 4
F0B8 95 99    STA $99,X als Pufferzeiger Lo setzen
F0BA 98       TYA       Index zurückholen
F0BB 0A       ASL
F0BC 0A       ASL       mal 4
F0BD A8       TAY       wieder als Index nehmen
F0BE B9 A1 02 LDA $02A1,Y Wert aus Zwischenspeicher
F0C1 81 99    STA ($99,X) in Puffer schreiben
F0C3 A9 00    LDA #$00
F0C5 99 A1 02 STA $02A1,Y Zwischenspeicher löschen
F0C8 F6 99    INC $99,X Pufferzeiger erhöhen
F0CA C8       INY       Index erhöhen
F0CB 98       TYA
F0CC 29 03    AND #$03   Bits 0 und 1 isolieren
F0CE D0 EE    BNE $F0BE weitermachen, wenn gesetzt
F0D0 60       RTS       Ende

```

```

F0D1                                     Spurnummer der BAM auf Null setzen.
F0D1 A5 7F    LDA $7F   Drivenummer
F0D3 0A       ASL       mal 2
F0D4 AA       TAX       als Index
F0D5 A9 00    LDA #$00
F0D7 9D 9D 02 STA $029D,X Tracknummer löschen
F0DA E8       INX
F0DB 9D 9D 02 STA $029D,X Tracknummer löschen
F0DE 60       RTS       Ende

```


F0DF			BAM von Diskette lesen, sofern nötig.
F0DF	B5 A7	LDA \$A7,X	Puffernummer
F0E1	C9 FF	CMP #\$FF	Puffer frei ?
F0E3	D0 25	BNE \$F10A	verzweige, wenn nein
F0E5	8A	TXA	Kanalnummer
F0E6	48	PHA	merken
F0E7	20 8E D2	JSR \$D28E	freien Puffer suchen
F0EA	AA	TAX	Puffernummer
F0EB	10 05	BPL \$F0F2	verzweige, wenn Puffer gefunden
F0ED	A9 70	LDA #\$70	Nummer der Fehlermeldung
F0EF	20 C8 C1	JSR \$C1C8	"70, NO CHANNEL" ausgeben
F0F2	86 F9	STX \$F9	Puffernummer setzen
F0F4	68	PLA	Kanalnummer zurückholen
F0F5	A8	TAY	als Index
F0F6	8A	TXA	Puffernummer
F0F7	09 80	ORA #\$80	Puffer als belegt kennzeichnen
F0F9	99 A7 00	STA \$00A7,Y	Status in Tabelle eintragen
F0FC	0A	ASL	Puffernummer mal 2
F0FD	AA	TAX	als Index
F0FE	AD 85 FE	LDA \$FE85	18, Track für BAM
F101	95 06	STA \$06,X	in Jobspeicher
F103	A9 00	LDA #\$00	0, Sektor für BAM
F105	95 07	STA \$07,X	in Jobspeicher
F107	4C 86 D5	JMP \$D586	Block lesen
F10A	29 0F	AND #\$0F	Puffernummer isolieren
F10C	85 F9	STA \$F9	und setzen
F10E	60	RTS	Ende

F10F			Kanalnummer für Bearbeitung der BAM in den Akku holen.
------	--	--	--

F10F	A9 06	LDA #\$06	
F111	A6 7F	LDX \$7F	Drivenummer
F113	D0 03	BNE \$F118	Ende, wenn nicht Drive 0
F115	18	CLC	
F116	69 07	ADC #\$07	ergibt 13 (Kanal für BAM)
F118	60	RTS	Ende

F119			Kanalnummer für die BAM holen und in X übergeben.
------	--	--	---

F119	20 0F F1	JSR \$F10F	Kanalnummer holen
F11C	AA	TAX	nach X
F11D	60	RTS	Ende

F11E			Mit der Angabe der aktuellen Spur- und Sektornummer sucht diese Routine nach dem nächsten verfügbaren Sektor.
F11E	20 3E DE	JSR \$DE3E	Track und Sektor holen
F121	A9 03	LDA #\$03	Zählwert setzen
F123	85 6F	STA \$6F	
F125	A9 01	LDA #\$01	Bit 1 als Flag für BAM nicht auf
F127	0D F9 02	ORA \$02F9	Diskette schreiben setzen
F12A	8D F9 02	STA \$02F9	
F12D	A5 6F	LDA \$6F	Zählwert holen
F12F	48	PHA	merken
F130	20 11 F0	JSR \$F011	richtiges Bitmuster in BAM holen
F133	68	PLA	Zählwert zurückholen
F134	85 6F	STA \$6F	
F136	B1 6D	LDA (\$6D),Y	Anzahl der freien Blöcke des Tracks
F138	D0 39	BNE \$F173	verzweige, wenn noch Blöcke frei
F13A	A5 80	LDA \$80	aktuelle Tracknummer
F13C	CD 85 FE	CMP \$FE85	18; Directorytrack ?
F13F	F0 19	BEQ \$F15A	'72, DISK FULL', wenn ja
F141	90 1C	BCC \$F15F	verzweige, wenn kleiner 18
F143	E6 80	INC \$80	Tracknummer +1
F145	A5 80	LDA \$80	
F147	CD D7 FE	CMP \$FED7	36; höchste Tracknummer erreicht ?
F14A	D0 E1	BNE \$F12D	Track absuchen, wenn nein
F14C	AE 85 FE	LDX \$FE85	18; Directorytrack
F14F	CA	DEX	minus 1
F150	86 80	STX \$80	setzen
F152	A9 00	LDA #\$00	
F154	85 81	STA \$81	Sektor 0 als Startwert
F156	C6 6F	DEC \$6F	Zählerwert minus 1
F158	D0 D3	BNE \$F12D	weetersuchen, wenn ungleich 0
F15A	A9 72	LDA #\$72	Nummer der Fehlermeldung
F15C	20 C8 C1	JSR \$C1C8	'72, DISK FULL' ausgeben
F15F	C6 80	DEC \$80	Tracknummer minus 1
F161	D0 CA	BNE \$F12D	weetersuchen, wenn ungleich Null
F163	AE 85 FE	LDX \$FE85	18; Directorytrack
F166	E8	INX	plus 18
F167	86 80	STX \$80	als Tracknummer übernehmen
F169	A9 00	LDA #\$00	
F16B	85 81	STA \$81	Sektor 0 als Startwert
F16D	C6 6F	DEC \$6F	Zählerwert minus 1
F16F	D0 BC	BNE \$F12D	weetersuchen, wenn ungleich Null
F171	F0 E7	BEQ \$F15A	unbedingt; 'DISK FULL' ausgeben

```

-----
F173                               Optimalen nächsten Sektor der aktuellen
                                   Spur ausfindig machen.
F173 A5 81   LDA $81               aktueller Sektor
F175 18      CLC
F176 65 69   ADC $69               plus Schrittweite (normal 10)
F178 85 81   STA $81               als neuen Sektor merken
F17A A5 80   LDA $80               aktuelle Tracknummer
F17C 20 4B F2 JSR $F24B            dazu maximale Sektornummer holen
F17F 8D 4E 02 STA $024E            und merken
F182 8D 4D 02 STA $024D
F185 C5 81   CMP $81               mit aktueller Nummer vergleichen
F187 B0 0C   BCS $F195             verzweige, wenn größer gleich
F189 38      SEC
F18A A5 81   LDA $81               aktueller Sektor
F18C ED 4E 02 SBC $024E            minus maximale Sektornummer
F18F 85 81   STA $81               als neue Sektornummer speichern
F191 F0 02   BEQ $F195             verzweige bei Ergebnis gleich 0
F193 C6 81   DEC $81               Sektornummer minus 1
F195 20 FA F1 JSR $F1FA            ggf. anderen freien Sektor suchen
F198 F0 03   BEQ $F19D            verzweige, wenn kein Sektor frei
F19A 4C 90 EF JMP $EF90            Block in BAM belegen; Ende
F19D A9 00   LDA #$00
F19F 85 81   STA $81               Sektornummer Null setzen
F1A1 20 FA F1 JSR $F1FA            wiederum freien Sektor suchen
F1A4 D0 F4   BNE $F19A            verzweige, wenn gefunden
F1A6 4C F5 F1 JMP $F1F5            '71, DIR ERROR' ausgeben; Ende
-----

F1A9                               Nächsten optimalen Sektor suchen und
                                   belegen.
F1A9 A9 01   LDA #$01
F1AB 0D F9 02 ORA $02F9            Flag für BAM nicht schreiben setzen
F1AE 8D F9 02 STA $02F9
F1B1 A5 86   LDA $86               Zwischenspeicherwert
F1B3 48      PHA                   retten
F1B4 A9 01   LDA #$01               Zähler für Tracknummern setzen
F1B6 85 86   STA $86
F1B8 AD 85 FE LDA $FE85            18; Directorytrack
F1BB 38      SEC
F1BC E5 86   SBC $86               minus Zähler für Tracks
F1BE 85 80   STA $80               als Tracknummer merken
F1C0 90 09   BCC $F1CB            verzweige, wenn Zähler kleiner 18
F1C2 F0 07   BEQ $F1CB            also auf Tracks größer 18 suchen
F1C4 20 11 F0 JSR $F011            richtiges Bitmuster in BAM holen

```

F1C7	B1 6D	LDA (\$6D),Y	Zahl der freien Blöcke des Tracks
F1C9	D0 1B	BNE \$F1E6	verzweige, wenn noch Blöcke frei
F1CB	AD 85 FE	LDA \$FE85	18; Directorytrack
F1CE	18	CLC	
F1CF	65 86	ADC \$86	plus Trackzähler
F1D1	85 80	STA \$80	als aktuelle Tracknummer merken
F1D3	E6 86	INC \$86	Zähler plus 1
F1D5	CD D7 FE	CMP \$FED7	36; höchste Tracknummer
F1D8	90 05	BCC \$F1DF	weiter, wenn noch nicht erreicht
F1DA	A9 67	LDA #\$67	Nummer der Fehlermeldung
F1DC	20 45 E6	JSR \$E645	'67, ILLEGAL TRACK OR SECTOR'
F1DF	20 11 F0	JSR \$F011	richtiges Bitmuster in BAM holen
F1E2	B1 6D	LDA (\$6D),Y	Zahl der freien Blöcke des Tracks
F1E4	F0 D2	BEQ \$F1B8	verzweige, wenn kein Block frei
F1E6	68	PLA	Zwischenspeicherwert zurückholen
F1E7	85 86	STA \$86	und wieder abspeichern
F1E9	A9 00	LDA #\$00	
F1EB	85 81	STA \$81	Sektor 0 als Startwert setzen
F1ED	20 FA F1	JSR \$F1FA	und freien Sektor suchen
F1F0	F0 03	BEQ \$F1F5	verzweige, wenn nicht gefunden
F1F2	4C 90 EF	JMP \$EF90	Block in BAM belegen; Ende
F1F5	A9 71	LDA #\$71	Nummer der Fehlermeldung
F1F7	20 45 E6	JSR \$E645	'71, DIR ERROR' ausgeben

F1FA			Nächsten freien Sektor suchen.
F1FA	20 11 F0	JSR \$F011	richtiges Bitmuster in BAM holen
F1FD	98	TYA	Index auf Beginn des Bitmusters
F1FE	48	PHA	merken
F1FF	20 20 F2	JSR \$F220	Bitmuster in BAM prüfen
F202	A5 80	LDA \$80	aktuelle Tracknummer
F204	20 4B F2	JSR \$F24B	höchste Sektornummer holen
F207	8D 4E 02	STA \$024E	und merken
F20A	68	PLA	Index für Bitmap zurückholen
F20B	85 6F	STA \$6F	und merken
F20D	A5 81	LDA \$81	aktuelle Sektornummer
F20F	CD 4E 02	CMP \$024E	mit Maximalzahl vergleichen
F212	B0 09	BCS \$F21D	verzweige, wenn größer gleich
F214	20 D5 EF	JSR \$EFD5	Bitstatus des Sektors holen
F217	D0 06	BNE \$F21F	verzweige, wenn Sektor frei
F219	E6 81	INC \$81	Sektornummer plus 1
F21B	D0 F0	BNE \$F20D	und wieder prüfen
F21D	A9 00	LDA #\$00	Flag für alle Sektoren belegt
F21F	60	RTS	Ende

F220			Gültigkeit der Blockangaben in der BAM überprüfen.
F220	A5 6F	LDA \$6F	Speicherwert
F222	48	PHA	retten
F223	A9 00	LDA #\$00	
F225	85 6F	STA \$6F	Zähler gleich Null setzen
F227	AC 86 FE	LDY \$FE86	4; Anzahl der Bytes pro Track
F22A	88	DEY	minus 1
F22B	A2 07	LDX #\$07	Bitzeiger
F22D	B1 6D	LDA (\$6D),Y	8 Bits aus BAM holen
F22F	3D E9 EF	AND \$EFE9,X	und ein Bit isolieren
F232	F0 02	BEQ \$F236	verzweige, wenn Block belegt
F234	E6 6F	INC \$6F	Anzahl der freien Blöcke plus 1
F236	CA	DEX	Bitzeiger auf nächstes Bit
F237	10 F4	BPL \$F22D	und alle Sektoren überprüfen
F239	88	DEY	Zeiger auf die nächsten 8 Bits
F23A	D0 EF	BNE \$F22B	und wiederum freie Sektoren holen
F23C	B1 6D	LDA (\$6D),Y	eingetragene Zahl der freien Blöcke
F23E	C5 6F	CMP \$6F	mit neu errechneter Zahl vergl.
F240	D0 04	BNE \$F246	Fehler, wenn ungleich
F242	68	PLA	Speicherwert zurückholen
F243	85 6F	STA \$6F	und wieder abspeichern
F245	60	RTS	Ende; alles ok
F246	A9 71	LDA #\$71	Nummer der Fehlermeldung
F248	20 45 E6	JSR \$E645	'71, DIR ERROR' ausgeben

F24B			Stellt die Maximalanzahl der Sektoren dieser Spur fest; Spurnummer in A.
F24B	AE D6 FE	LDX \$FED6	4; Anzahl der BAM-Bytes pro Track
F24E	DD D6 FE	CMP \$FED6,X	Sektornummer mit Maximum vergl.
F251	CA	DEX	Zeiger minus 1
F252	B0 FA	BCS \$F24E	verzweige, wenn Sektor größer
F254	BD D1 FE	LDA \$FED1,X	Maximalzahl der Sektoren holen
F257	60	RTS	Ende
F258	60	RTS	

F259			Initialisierung der DC-Register.
F259	A9 6F	LDA #\$6F	Bit 4 und 7 auf Eingang schalten
F25B	8D 02 1C	STA \$1C02	entspricht SYNC und WRITE PROTECT
F25E	29 F0	AND #\$F0	korrespondierende Bits
F260	8D 00 1C	STA \$1C00	im Portregister löschen
F263	AD 0C 1C	LDA \$1C0C	PCR; Peripheriekontrollregister
F266	29 FE	AND #\$FE	CA2 auf negative Flanke triggern;

F268	09 0E	ORA #0E	CB1 auf Eingang und CB2 als Kon-
F26A	09 E0	ORA #E0	trolle für Schreiben/Lesen schalten
F26C	8D 0C 1C	STA \$1C0C	
F26F	A9 41	LDA #\$41	Timer 1 auf 'free running mode'
F271	8D 0B 1C	STA \$1C0B	schalten
F274	A9 00	LDA #00	
F276	8D 06 1C	STA \$1C06	Timerwert für IRQ etwa alle 20 ms
F279	A9 3A	LDA #\$3A	setzen
F27B	8D 07 1C	STA \$1C07	
F27E	8D 05 1C	STA \$1C05	Timer Hi setzen; Timer starten
F281	A9 7F	LDA #\$7F	
F283	8D 0E 1C	STA \$1C0E	IRQ-Flag löschen
F286	A9 C0	LDA #C0	
F288	8D 0D 1C	STA \$1C0D	Interruptmaske setzen; IRQ's
F28B	8D 0E 1C	STA \$1C0E	zulassen
F28E	A9 FF	LDA #FF	
F290	85 3E	STA \$3E	alle Laufwerke inaktiv setzen
F292	85 51	STA \$51	keine laufende Formatierung setzen
F294	A9 08	LDA #08	8 als Konstante für Blockheader
F296	85 39	STA \$39	setzen
F298	A9 07	LDA #07	7 als Konstante für Datenblock
F29A	85 47	STA \$47	setzen
F29C	A9 05	LDA #05	Zeiger auf \$FA05; Routine für
F29E	85 62	STA \$62	Steppermotor; setzen
F2A0	A9 FA	LDA #FA	
F2A2	85 63	STA \$63	
F2A4	A9 C8	LDA #C8	200; minimale Anzahl der Schritte
F2A6	85 64	STA \$64	für den schnellen Steppermodus
F2A8	A9 04	LDA #04	4; Wert zum Anfahren und Abbremsen
F2AA	85 5E	STA \$5E	des Steppermotors setzen
F2AC	A9 04	LDA #04	
F2AE	85 5F	STA \$5F	

F2B0			IRQ-Routine des Diskkontrollers. Prüft
			auf Jobs und führt diese ggf. aus.
F2B0	BA	TSX	
F2B1	86 49	STX \$49	Stackpointer merken
F2B3	AD 04 1C	LDA \$1C04	IRQ-Flag durch Lesen löschen
F2B6	AD 0C 1C	LDA \$1C0C	Bits 1, 2 und 3 setzen, um BYTE-
F2B9	09 0E	ORA #0E	
F2BB	8D 0C 1C	STA \$1C0C	READY-Leitung zu initialisieren
F2BE	A0 05	LDY #05	Index in Jobspeicher
F2C0	B9 00 00	LDA \$0000,Y	liegt Job für Puffer an ?
F2C3	10 2E	BPL \$F2F3	verzweige, wenn nein

F2C5	C9 D0	CMP #D0	Programm im Puffer ausführen ?
F2C7	D0 04	BNE \$F2CD	verzweige, wenn nein
F2C9	98	TYA	Puffernummer zur Ausführung
F2CA	4C 70 F3	JMP \$F370	übergeben und Programm starten
F2CD	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
F2CF	F0 07	BEQ \$F2D8	verzweige, wenn Job für Drive 0
F2D1	84 3F	STY \$3F	Puffernummer merken
F2D3	A9 0F	LDA #\$0F	Nummer der Fehlermeldung
F2D5	4C 69 F9	JMP \$F969	'74, DRIVE NOT READY' ausgeben
F2D8	AA	TAX	Drivenummer (\$00) nach X
F2D9	85 3D	STA \$3D	Nummer für DC setzen
F2DB	C5 3E	CMP \$3E	läuft aktuelles Drive?
F2DD	F0 0A	BEQ \$F2E9	verzweige, wenn ja
F2DF	20 7E F9	JSR \$F97E	Laufwerksmotor einschalten
F2E2	A5 3D	LDA \$3D	Drivenummer für DC
F2E4	85 3E	STA \$3E	als aktuelles Drive übernehmen
F2E6	4C 9C F9	JMP \$F99C	weiter in Jobschleife
F2E9	A5 20	LDA \$20	Drive schon auf Geschwindigkeit?
F2EB	30 03	BMI \$F2F0	zur Jobschleife, wenn nein
F2ED	0A	ASL	Steppermotor in Aktion?
F2EE	10 09	BPL \$F2F9	verzweige, wenn nein
F2F0	4C 9C F9	JMP \$F99C	zur Jobschleife
F2F3	88	DEY	Index in Jobspeicher minus 1
F2F4	10 CA	BPL \$F2C0	weiter, wenn noch Puffer übrig
F2F6	4C 9C F9	JMP \$F99C	weiter in Jobschleife
F2F9	A9 20	LDA #\$20	Flag für Drive in Aktion
F2FB	85 20	STA \$20	setzen
F2FD	A0 05	LDY #\$05	Index in Jobspeicher
F2FF	84 3F	STY \$3F	setzen
F301	20 93 F3	JSR \$F393	Pufferadresse für Job setzen
F304	30 1A	BMI \$F320	verzweige, wenn Job anliegt
F306	C6 3F	DEC \$3F	Index auf nächsten Jobspeicher
F308	10 F7	BPL \$F301	nächsten Jobspeicher prüfen
F30A	A4 41	LDY \$41	Puffernummer für nächsten Job
F30C	20 95 F3	JSR \$F395	Pufferadresse für Job setzen
F30F	A5 42	LDA \$42	Trackdifferenz zu letztem Job
F311	85 4A	STA \$4A	setzen
F313	06 4A	ASL \$4A	Wert mal 2
F315	A9 60	LDA #\$60	Flag für Steppermodus
F317	85 20	STA \$20	setzen
F319	B1 32	LDA (\$32),Y	Tracknummer für Job aus Puffer
F31B	85 22	STA \$22	und übernehmen
F31D	4C 9C F9	JMP \$F99C	Kopfpositionierung vorbereiten
F320	29 01	AND #\$01	Drivenummer

F322	C5 3D	CMP \$3D	gleich zu Nummer des letzten Jobs?
F324	D0 E0	BNE \$F306	verzweige, wenn nein
F326	A5 22	LDA \$22	Tracknummer von letztem Job
F328	F0 12	BEQ \$F33C	verzweige, wenn nicht gesetzt
F32A	38	SEC	
F32B	F1 32	SBC (\$32),Y	Abstand zum neuen Track berechnen
F32D	F0 0D	BEQ \$F33C	verzweige, wenn gleicher Track
F32F	49 FF	EOR #\$FF	Anzahl der Steps erzeugen
F331	85 42	STA \$42	und setzen
F333	E6 42	INC \$42	plus 1
F335	A5 3F	LDA \$3F	Drivenummer des Jobs
F337	85 41	STA \$41	übernehmen
F339	4C 06 F3	JMP \$F306	weitere Jobs prüfen
F33C	A2 04	LDX #\$04	4; Anzahl der Trackzonen auf Disk
F33E	B1 32	LDA (\$32),Y	Tracknummer für Job
F340	85 40	STA \$40	setzen
F342	DD D6 FE	CMP \$FED6,X	mit Zonengrenzen vergleichen, um
F345	CA	DEX	Anzahl der Sektoren in der Zone
F346	B0 FA	BCS \$F342	zu errechnen
F348	BD D1 FE	LDA \$FED1,X	Anzahl der Sektoren holen
F34B	85 43	STA \$43	und übernehmen
F34D	8A	TXA	Zonenummer
F34E	0A	ASL	
F34F	0A	ASL	
F350	0A	ASL	mal 32
F351	0A	ASL	
F352	0A	ASL	
F353	85 44	STA \$44	als Wert für Kontrollport setzen
F355	AD 00 1C	LDA \$1C00	Kontrollport
F358	29 9F	AND #\$9F	Timerkonstante für DC-Hardware
F35A	05 44	ORA \$44	errechnen, um Timing beim Schreiben
F35C	8D 00 1C	STA \$1C00	und Lesen zu triggern
F35F	A6 3D	LDX \$3D	Drivenummer
F361	A5 45	LDA \$45	Jobcode
F363	C9 40	CMP #\$40	BUMP des Tonkopfes ?
F365	F0 15	BEQ \$F37C	ausführen, wenn ja
F367	C9 60	CMP #\$60	Jobprogramm ausführen?
F369	F0 03	BEQ \$F36E	verzweige, wenn ja
F36B	4C B1 F3	JMP \$F3B1	Blockheader auf Track suchen
F36E	A5 3F	LDA \$3F	Puffernummer
F370	18	CLC	
F371	69 03	ADC #\$03	plus 3
F373	85 31	STA \$31	als Pufferadresse Hi setzen
F375	A9 00	LDA #\$00	

F377 85 30 STA \$30 Pufferadresse Lo setzen
 F379 6C 30 00 JMP (\$0030) Sprung in Puffer

F37C Routine zum Ausführen eines BUMP
 F37C A9 60 LDA #\$60 Flag für Steppermodus
 F37E 85 20 STA \$20 setzen
 F380 AD 00 1C LDA \$1C00
 F383 29 FC AND #\$FC Steppermotor an
 F385 8D 00 1C STA \$1C00
 F388 A9 A4 LDA #\$A4 164; entspricht -45; Anzahl der
 F38A 85 4A STA \$4A zu überfahrenden Tracks bei BUMP
 F38C A9 01 LDA #\$01 Tracknummer 1
 F38E 85 22 STA \$22 setzen
 F390 4C 69 F9 JMP \$F969 Abschluß der Jobschiefe

F393 Pufferadresse und Pufferzeiger für Job
 setzen; in \$30/31 und \$32.
 F393 A4 3F LDY \$3F Index in Jobspeicher
 F395 B9 00 00 LDA \$0000,Y Jobcode holen
 F398 48 PHA und merken
 F399 10 10 BPL \$F3AB verzweige, wenn kein Job
 F39B 29 78 AND #\$78 reinen Jobcode isolieren
 F39D 85 45 STA \$45 und abspeichern
 F39F 98 TYA Index in Jobspeicher
 F3A0 0A ASL mal 2
 F3A1 69 06 ADC #\$06 plus 6
 F3A3 85 32 STA \$32 als Pufferzeiger setzen
 F3A5 98 TYA Index in Jobspeicher
 F3A6 18 CLC
 F3A7 69 03 ADC #\$03 plus 3
 F3A9 85 31 STA \$31 als Pufferadresse Hi setzen
 F3AB A0 00 LDY #\$00
 F3AD 84 30 STY \$30 Pufferadresse Lo setzen
 F3AF 68 PLA Jobcode zurückholen
 F3B0 60 RTS Ende

F3B1 Suchroutine zum Finden einer Spur auf
 Diskette. Hierbei wird nach einem
 gültigen Blockheader gesucht, wobei 90
 Leseversuche gemacht werden.
 F3B1 A2 5A LDX #\$5A 90; Anzahl der Versuche
 F3B3 86 4B STX \$4B als Zähler setzen
 F3B5 A2 00 LDX #\$00

F3B7	A9 52	LDA #\$52	GCR-Code für \$08; Blockheader-
F3B9	85 24	STA \$24	kennzeichen für Suche setzen
F3BB	20 56 F5	JSR \$F556	SYNC-Signal abwarten
F3BE	50 FE	BVC \$F3BE	Byte einlesen
F3C0	B8	CLV	
F3C1	AD 01 1C	LDA \$1C01	
F3C4	C5 24	CMP \$24	mit Kennzeichen vergleichen
F3C6	D0 3F	BNE \$F407	weilersuchen, wenn ungleich
F3C8	50 FE	BVC \$F3C8	Byte einlösen
F3CA	B8	CLV	
F3CB	AD 01 1C	LDA \$1C01	
F3CE	95 25	STA \$25,X	und abspeichern
F3D0	E8	INX	
F3D1	E0 07	CPX #\$07	7 Bytes des Blockheaders einlesen
F3D3	D0 F3	BNE \$F3C8	
F3D5	20 97 F4	JSR \$F497	Headerbytes nach binär wandeln
F3D8	A0 04	LDY #\$04	Index für Prüfsumme
F3DA	A9 00	LDA #\$00	
F3DC	59 16 00	EOR \$0016,Y	Prüfsumme über Header bilden
F3DF	88	DEY	
F3E0	10 FA	BPL \$F3DC	
F3E2	C9 00	CMP #\$00	Prüfsumme korrekt?
F3E4	D0 38	BNE \$F41E	'27, READ ERROR', wenn nein
F3E6	A6 3E	LDX \$3E	Drivenummer für Job
F3E8	A5 18	LDA \$18	Tracknummer vom gelesenen Header
F3EA	95 22	STA \$22,X	übernehmen
F3EC	A5 45	LDA \$45	Jobcode
F3EE	C9 30	CMP #\$30	Code für 'Sektor suchen'?
F3F0	F0 1E	BEQ \$F410	verzweige, wenn ja
F3F2	A5 3E	LDA \$3E	Drivenummer für Job
F3F4	0A	ASL	mal 2
F3F5	A8	TAY	als Index
F3F6	B9 12 00	LDA \$0012,Y	ID 1 holen
F3F9	C5 16	CMP \$16	und mit gelesener ID 1 vergleichen
F3FB	D0 1E	BNE \$F41B	'29, DISK ID MISMATCH', wenn falsch
F3FD	B9 13 00	LDA \$0013,Y	ID 2 holen
F400	C5 17	CMP \$17	und mit gelesener ID 2 vergleichen
F402	D0 17	BNE \$F41B	'29, DISK ID MISMATCH', wenn falsch
F404	4C 23 F4	JMP \$F423	nächstbesten Sektor zum bearbeiten
F407	C6 4B	DEC \$4B	Zähler für Leseversuche minus 1
F409	D0 B0	BNE \$F3BB	ggf. weitersuchen
F40B	A9 02	LDA #\$02	Nummer der Fehlermeldung
F40D	20 69 F9	JSR \$F969	'20, READ ERROR' ausgeben
F410	A5 16	LDA \$16	ID 1 vom Header

F412	85 12	STA \$12	als neue ID 1 setzen
F414	A5 17	LDA \$17	ID 2 vom Header
F416	85 13	STA \$13	ebenfalls übernehmen
F418	A9 01	LDA #\$01	Nummer der Rückmeldung
F41A	2C	.BYTE \$2C	
F41B	A9 0B	LDA #\$0B	Nummer für '29, DISK ID MISMATCH'
F41D	2C	.BYTE \$2C	
F41E	A9 09	LDA #\$09	Nummer für '27, WRITE ERROR'
F420	4C 69 F9	JMP \$F969	Meldungen ausgeben; Abschluß

F423 Sucht nach dem nächstbesten Sektor, der bearbeitet werden kann. Optimal ist der übernächste Sektor nach dem gerade bearbeiteten.

F423	A9 7F	LDA #\$7F	Sektornummer vorbesetzen
F425	85 4C	STA \$4C	
F427	A5 19	LDA \$19	Sektornummer vom Blockheader
F429	18	CLC	
F42A	69 02	ADC #\$02	plus 2
F42C	C5 43	CMP \$43	kleiner als der Maximalwert?
F42E	90 02	BCC \$F432	verzweige, wenn ja
F430	E5 43	SBC \$43	sonst Maximalwert abziehen
F432	85 4D	STA \$4D	nächsten Sektor abspeichern
F434	A2 05	LDX #\$05	
F436	86 3F	STX \$3F	Pufferzeiger
F438	A2 FF	LDX #\$FF	setzen
F43A	20 93 F3	JSR \$F393	zugehörige Pufferadresse setzen
F43D	10 44	BPL \$F483	verzweige, wenn kein Job anliegt
F43F	85 44	STA \$44	Jobcode speichern
F441	29 01	AND #\$01	Drivenummer isolieren
F443	C5 3E	CMP \$3E	Job für dieses Laufwerk ?
F445	D0 3C	BNE \$F483	verzweige, wenn nein
F447	A0 00	LDY #\$00	
F449	B1 32	LDA (\$32),Y	Tracknummer aus Puffer holen
F44B	C5 40	CMP \$40	gleich Tracknummer dieses Jobs?
F44D	D0 34	BNE \$F483	verzweige, wenn nein
F44F	A5 45	LDA \$45	Jobcode
F451	C9 60	CMP #\$60	Jobprogramm im Puffer ausführen?
F453	F0 0C	BEQ \$F461	verzweige, wenn ja
F455	A0 01	LDY #\$01	
F457	38	SEC	
F458	B1 32	LDA (\$32),Y	Sektornummer aus Puffer holen
F45A	E5 4D	SBC \$4D	größer gleich neue Sektornummer?
F45C	10 03	BPL \$F461	verzweige, wenn ja

F45E	18	CLC	
F45F	65 43	ADC \$43	Maximale Sektornummer addieren
F461	C5 4C	CMP \$4C	Entfernung für diesen Job testen
F463	B0 1E	BCS \$F483	ggf. sehen ob anderer Job näher
F465	48	PHA	Vergleichswert merken
F466	A5 45	LDA \$45	Jobcode
F468	F0 14	BEQ \$F47E	verzweige, wenn kein Job anliegt
F46A	68	PLA	Entfernungswert zurückholen
F46B	C9 09	CMP #\$09	kleiner als 9?
F46D	90 14	BCC \$F483	nächsten Job prüfen, wenn ja
F46F	C9 0C	CMP #\$0C	größer gleich 12?
F471	B0 10	BCS \$F483	nächsten Job prüfen, wenn ja
F473	85 4C	STA \$4C	Entfernungswert merken
F475	A5 3F	LDA \$3F	Puffernummer für den Job
F477	AA	TAX	
F478	69 03	ADC #\$03	plus 3
F47A	85 31	STA \$31	als Pufferadresse Hi setzen
F47C	D0 05	BNE \$F483	unbedingt; nächsten Job prüfen
F47E	68	PLA	Entfernungswert zurückholen
F47F	C9 06	CMP #\$06	kleiner als 6?
F481	90 F0	BCC \$F473	Job bearbeiten, da Aufwand klein
F483	C6 3F	DEC \$3F	Puffernummer minus 1
F485	10 B3	BPL \$F43A	nächsten Job prüfen
F487	8A	TXA	Wurde ein Job gefunden?
F488	10 03	BPL \$F48D	verzweige, wenn Ja
F48A	4C 9C F9	JMP \$F99C	weiter zum Ende der Jobschleife
F48D	86 3F	STX \$3F	Puffernummer merken
F48F	20 93 F3	JSR \$F393	zugehörige Pufferadresse setzen
F492	A5 45	LDA \$45	Jobcode
F494	4C CA F4	JMP \$F4CA	prüfen; ggf. Datenblock lesen

F497			Konvertiert die Bytes des gelesenen Headers vom GCR-Code in den normalen Binärcode. Der GCR-codierte Header steht dabei ab \$24; das Ergebnis der Umwandlung steht von \$16 bis \$1A und zwar: \$16 - ID 1 der Diskette \$17 - ID 2 der Diskette \$18 - Tracknummer des Sektors \$19 - Sektornummer des Sektors \$1A - Prüfsumme über den Header
F497	A5 30	LDA \$30	
F499	48	PHA	

F49A	A5 31	LDA \$31	Pufferzeiger retten
F49C	48	PHA	
F49D	A9 24	LDA #\$24	
F49F	85 30	STA \$30	Zeiger auf \$0024 (Headerbeginn)
F4A1	A9 00	LDA #\$00	setzen
F4A3	85 31	STA \$31	
F4A5	A9 00	LDA #\$00	Zeiger auf erstes GCR-Byte
F4A7	85 34	STA \$34	für Decodierung setzen
F4A9	20 E6 F7	JSR \$F7E6	3 Bytes decodieren
F4AC	A5 55	LDA \$55	
F4AE	85 18	STA \$18	Tracknummer
F4B0	A5 54	LDA \$54	
F4B2	85 19	STA \$19	Sektornummer
F4B4	A5 53	LDA \$53	
F4B6	85 1A	STA \$1A	Prüfsumme
F4B8	20 E6 F7	JSR \$F7E6	restliche Bytes decodieren
F4BB	A5 52	LDA \$52	
F4BD	85 17	STA \$17	ID 2
F4BF	A5 53	LDA \$53	
F4C1	85 16	STA \$16	ID 1
F4C3	68	PLA	Pufferzeiger Hi zurückholen
F4C4	85 31	STA \$31	und abspeichern
F4C6	68	PLA	Pufferzeiger Lo zurückholen
F4C7	85 30	STA \$30	und speichern
F4C9	60	RTS	Ende

F4CA			Prüft auf Jobcode zum Lesen; wenn ja, wird der verlangte Header gesucht und der Block gelesen und decodiert.
F4CA	C9 00	CMP #\$00	Jobcode für Block lesen?
F4CC	F0 03	BEQ \$F4D1	verzweige, wenn ja
F4CE	4C 6E F5	JMP \$F56E	Jobcode weiter prüfen
F4D1	20 0A F5	JSR \$F50A	gewünschten Blockheader suchen
F4D4	50 FE	BVC \$F4D4	Byte einlösen
F4D6	B8	CLV	
F4D7	AD 01 1C	LDA \$1C01	
F4DA	91 30	STA (\$30),Y	und in zugehörigen Puffer schreiben
F4DC	C8	INY	
F4DD	D0 F5	BNE \$F4D4	256 Bytes lesen
F4DF	A0 BA	LDY #\$BA	
F4E1	50 FE	BVC \$F4E1	Byte einlesen
F4E3	B8	CLV	
F4E4	AD 01 1C	LDA \$1C01	

F4E7	99 00 01	STA \$0100,Y	Rest des Datenblocks einlesen
F4EA	C8	INY	70 Bytes
F4EB	D0 F4	BNE \$F4E1	
F4ED	20 E0 F8	JSR \$F8E0	GCR-Bytes nach Binär umwandeln
F4F0	A5 38	LDA \$38	erstes Byte des Datenblocks
F4F2	C5 47	CMP \$47	gleich \$07; Blockkennzeichen ?
F4F4	F0 05	BEQ \$F4FB	verzweige, wenn ja
F4F6	A9 04	LDA #\$04	Nummer der Fehlermeldung
F4F8	4C 69 F9	JMP \$F969	'22, READ ERROR' ausgeben
F4FB	20 E9 F5	JSR \$F5E9	Prüfsumme über Datenblock berechnen
F4FE	C5 3A	CMP \$3A	mit gelesenen Wert vergleichen
F500	F0 03	BEQ \$F505	verzweige, wenn korrekt
F502	A9 05	LDA #\$05	Nummer für '23, READ ERROR'
F504	2C	.BYTE \$2C	
F505	A9 01	LDA #\$01	Nummer für '00, OK'
F507	4C 69 F9	JMP \$F969	Rückmeldung ausgeben; Ende

F50A			Sucht nach einem bestimmten Blockheader und wartet dann das SYNC-Signal des nachfolgenden Datenblocks ab.
F50A	20 10 F5	JSR \$F510	Blockheader suchen
F50D	4C 56 F5	JMP \$F556	Datenblock einlesen; Ende

F510			Sucht nach einem Blockheader, dessen Parameter vorher gesetzt wurden. Die Parameter sind entsprechend der Speicherstellen \$12 bis 13 zu setzen; im aktuellen Puffer muß der Linker stehen.
F510	A5 3D	LDA \$3D	Drivenummer für Job
F512	0A	ASL	mal 2
F513	AA	TAX	als Index
F514	B5 12	LDA \$12,X	ID 1 holen
F516	85 16	STA \$16	und übernehmen
F518	B5 13	LDA \$13,X	ID 2 holen
F51A	85 17	STA \$17	und übernehmen
F51C	A0 00	LDY #\$00	
F51E	B1 32	LDA (\$32),Y	Tracknummer aus Puffer holen
F520	85 18	STA \$18	und übernehmen
F522	C8	INY	
F523	B1 32	LDA (\$32),Y	Sektornummer aus Puffer holen
F525	85 19	STA \$19	und übernehmen
F527	A9 00	LDA #\$00	

F529	45 16	EOR \$16	Prüfsumme über den zusammenge-
F52B	45 17	EOR \$17	stellten Blockheader
F52D	45 18	EOR \$18	berechnen
F52F	45 19	EOR \$19	
F531	85 1A	STA \$1A	und ebenfalls übernehmen
F533	20 34 F9	JSR \$F934	Blockheader in GCR umwandeln
F536	A2 5A	LDX #\$5A	90 Leseversuche maximal
F538	20 56 F5	JSR \$F556	SYNC-Signal abwarten
F53B	A0 00	LDY #\$00	
F53D	50 FE	BVC \$F53D	Byte einlesen
F53F	B8	CLV	
F540	AD 01 1C	LDA \$1C01	
F543	D9 24 00	CMP \$0024,Y	mit Blockheader vergleichen
F546	D0 06	BNE \$F54E	nächsten Versuch, wenn ungleich
F548	C8	INY	
F549	C0 08	CPY #\$08	8 Bytes vergleichen
F54B	D0 F0	BNE \$F53D	
F54D	60	RTS	Ende; alles ok
F54E	CA	DEX	Zähler für Leseversuche minus 1
F54F	D0 E7	BNE \$F538	ggf. noch ein Versuch
F551	A9 02	LDA #\$02	Nummer der Fehlermeldung
F553	4C 69 F9	JMP \$F969	'20, READ ERROR' ausgeben; Ende

F556			Wartet ein SYNC-Signal auf Diskette ab.
F556	A9 D0	LDA #\$D0	20 ms als maximale Suchzeit
F558	8D 05 18	STA \$1805	Timer starten
F55B	A9 03	LDA #\$03	Nummer der Fehlermeldung
F55D	2C 05 18	BIT \$1805	Timer schon abgelaufen'?
F560	10 F1	BPL \$F553	'21, READ ERROR', wenn ja
F562	2C 00 1C	BIT \$1C00	SYNC-Signal erkannt ?
F565	30 F6	BMI \$F55D	weitermachen, wenn nein
F567	AD 01 1C	LDA \$1C01	Port wieder freigeben
F56A	B8	CLV	Flag löschen
F56B	A0 00	LDY #\$00	
F56D	60	RTS	Ende

F56E			prüft auf Jobcode für Schreiben und
			schreibt ggf. einen Block aus dem
			aktuellen Puffer auf Diskette.
F56E	C9 10	CMP #\$10	Jobcode für Block schreiben?
F570	F0 03	BEQ \$F575	verzweige, wenn ja
F572	4C 91 F6	JMP \$F691	Jobcode weiter prüfen
F575	20 E9 F5	JSR \$F5E9	Prüfsumme über Datenblock berechnen

F578	85 3A	STA \$3A	und abspeichern
F57A	AD 00 1C	LDA \$1C00	Kontrollport lesen
F57D	29 10	AND #\$10	'WRITE PROTECT' isolieren
F57F	D0 05	BNE \$F586	verzweige, wenn Bit gesetzt
F581	A9 08	LDA #\$08	Nummer der Fehlermeldung
F583	4C 69 F9	JMP \$F969	'26, WRITE PROTECT ON' ausgeben
F586	20 8F F7	JSR \$F78F	Pufferinhalt in GCR umwandeln
F589	20 10 F5	JSR \$F510	Blockheader suchen
F58C	A2 08	LDX #\$09	9 Bytes
F58E	50 FE	BVC \$F58E	überlesen, um hinter den Header
F590	B8	CLV	zu kommen
F591	CA	DEX	
F592	D0 FA	BNE \$F58E	
F594	A9 FF	LDA #\$FF	Schreib-/Lesekopf auf Schreiben
F596	8D 03 1C	STA \$1C03	Port umschalten
F599	AD 0C 1C	LDA \$1C0C	
F59C	29 1F	AND #\$1F	PCR auf Schreibbetrieb umschalten
F59E	09 C0	ORA #\$C0	
F5A0	8D 0C 1C	STA \$1C0C	
F5A3	A9 FF	LDA #\$FF	\$FF; für SYNC-Markierung
F5A5	A2 05	LDX #\$05	
F5A7	8D 01 1C	STA \$1C01	SYNC-Markierung für Datenblock
F5AA	B8	CLV	auf Diskette schreiben
F5AB	50 FE	BVC \$F5AB	
F5AD	B8	CLV	
F5AE	CA	DEX	
F5AF	D0 FA	BNE \$F5AB	
F5B1	A0 BB	LDY #\$BB	
F5B3	B9 00 01	LDA \$0100,Y	70 Bytes aus dem Ausweichpuffer
F5B6	50 FE	BVC \$F5B6	auf Diskette schreiben
F5B8	B8	CLV	
F5B9	8D 01 1C	STA \$1C01	
F5BC	C8	INY	
F5BD	D0 F4	BNE \$F5B3	
F5BF	B1 30	LDA (\$30),Y	
F5C1	50 FE	BVC \$F5C1	Rest des Datenblocks aus dem
F5C3	B8	CLV	Puffer auf Diskette schreiben
F5C4	8D 01 1C	STA \$1C01	
F5C7	C8	INY	
F5C8	D0 F5	BNE \$F5BF	
F5CA	50 FE	BVC \$F5CA	Ende des Schreibens abwarten
F5CC	AD 0C 1C	LDA \$1C0C	
F5CF	09 E0	ORA #\$E0	PCR wieder auf Lesebetrieb
F5D1	8D 0C 1C	STA \$1C0C	


```

F61A 91 2E      STA ($2E),Y
F61C C8         INY
F61D A5 55      LDA $55
F61F 91 2E      STA ($2E),Y
F621 C8         INY
F622 84 36      STY $36
F624 20 E6 F7   JSR $F7E6
F627 A4 36      LDY $36
F629 A5 52      LDA $52
F62B 91 2E      STA ($2E),Y
F62D C8         INY
F62E A5 53      LDA $53
F630 91 2E      STA ($2E),Y
F632 C8         INY
F633 F0 0E      BEQ $F643
F635 A5 54      LDA $54
F637 91 2E      STA ($2E),Y
F639 C8         INY
F63A A5 55      LDA $55
F63C 91 2E      STA ($2E),Y
F63E C8         INY
F63F 84 36      STY $36
F641 D0 E1      BNE $F624
F643 A5 54      LDA $54
F645 91 30      STA ($30),Y
F647 C8         INY
F648 A5 55      LDA $55
F64A 91 30      STA ($30),Y
F64C C8         INY
F64D 84 36      STY $36
F64F 20 E6 F7   JSR $F7E6
F652 A4 36      LDY $36
F654 A5 52      LDA $52
F656 91 30      STA ($30),Y
F658 C8         INY
F659 A5 53      LDA $53
F65B 91 30      STA ($30),Y
F65D C8         INY
F65E A5 54      LDA $54
F660 91 30      STA ($30),Y
F662 C8         INY
F663 A5 55      LDA $55
F665 91 30      STA ($30),Y
F667 C8         INY

```

```

F668 84 36      STY $36
F66A C0 BB      CPY #$BB
F66C 90 E1      BCC $F64F
F66E A9 45      LDA #$45
F670 85 2E      STA $2E
F672 A5 31      LDA $31
F674 85 2F      STA $2F
F676 A0 BA      LDY #$BA
F678 B1 30      LDA ($30),Y
F67A 91 2E      STA ($2E),Y
F67C 88         DEY
F67D D0 F9      BNE $F678
F67F B1 30      LDA ($30),Y
F681 91 2E      STA ($2E),Y
F683 A2 BB      LDX #$BB
F685 BD 00 01   LDA $0100,X
F688 91 30      STA ($30),Y
F68A C8         INY
F68B E8         INX
F68C D0 F7      BNE $F685
F68E 86 50      STX $50
F690 60         RTS

```

```

F691           Prüft auf den Jobcode für Verify und
                vergleicht ggf. die Daten im aktuellen
                Puffer nach GCR-Codierung direkt mit
                den Daten auf Diskette.

F691 C9 20      CMP #$20      Jobcode für Verify?
F693 F0 03      BEQ $F698      verzweige, wenn ja
F695 4C CA F6   JMP $F6CA      Jobcode weiter untersuchen
F698 20 E9 F5   JSR $F5E9      Prüfsumme über Datenblock berechnen
F69B 85 3A      STA $3A      und abspeichern
F69D 20 8F F7   JSR $F78F      Datenblock in GCR umwandeln
F6A0 20 0A F5   JSR $F50A      Datenblockbeginn suchen
F6A3 A0 BB      LDY #$BB
F6A5 B9 00 01   LDA $0100,Y 70 Bytes aus Ausweichpuffer
F6A8 50 FE      BVC $F6A8
F6AA B8         CLV
F6AB 4D 01 1C   EOR $1C01      mit Bytes auf Diskette vergleichen
F6AE D0 15      BNE $F6C5      verzweige, wenn ungleich
F6B0 C8         INY      nächstes Byte
F6B1 D0 F2      BNE $F6A5
F6B3 B1 30      LDA ($30),Y Bytes aus Datenpuffer
F6B5 50 FE      BVC $F6B5

```

F6B7	B8	CLV	
F6B8	4D 01 1C	EOR \$1C01	mit Bytes auf Diskette vergleichen
F6BB	D0 08	BNE \$F6C5	verzweige, wenn ungleich
F6BD	C8	INY	nächstes Byte
F6BE	C0 FD	CPY #\$FD	
F6C0	D0 F1	BNE \$F6B3	
F6C2	4C 18 F4	JMP \$F418	Ende; alles ok
F6C5	A9 07	LDA #\$07	Nummer der Fehlermeldung
F6C7	4C 69 F9	JMP \$F969	'25, WRITE ERROR' ausgeben

F6CA			Sucht nach einem Blockheader.
F6CA	20 10 F5	JSR \$F510	Blockheader auf Dislette suchen
F6CD	4C 18 F4	JMP \$F418	Ende; alles ok

F6D0			Wandelt 4 Werte in den Speicher- steilen \$52-55 in 5 GCR-codierte Bytes um und schreibt diese in den Puffer. Pufferzeiger dabei in \$34.
------	--	--	--

F6D0	A9 00	LDA #\$00	
F6D2	85 57	STA \$57	
F6D4	85 5A	STA \$5A	
F6D6	A4 34	LDY \$34	
F6D8	A5 52	LDA \$52	
F6DA	29 F0	AND #\$F0	
F6DC	4A	LSR	
F6DD	4A	LSR	
F6DE	4A	LSR	
F6DF	4A	LSR	
F6E0	AA	TAX	
F6E1	BD 7F F7	LDA \$F77F,X	
F6E4	0A	ASL	
F6E5	0A	ASL	
F6E6	0A	ASL	
F6E7	85 56	STA \$56	
F6E9	A5 52	LDA \$52	
F6EB	29 0F	AND #\$0F	
F6ED	AA	TAX	
F6EE	BD 7F F7	LDA \$F77F,X	
F6F1	6A	ROR	
F6F2	66 57	ROR \$57	
F6F4	6A	ROR	
F6F5	66 57	ROR \$57	
F6F7	29 07	AND #\$07	

F6F9	05 56	ORA \$56
F6FB	91 30	STA (\$30), Y
F6FD	C8	INY
F6FE	A5 53	LDA \$53
F700	29 F0	AND #\$F0
F702	4A	LSR
F703	4A	LSR
F704	4A	LSR
F705	4A	LSR
F706	AA	TAX
F707	BD 7F F7	LDA \$F77F, X
F70A	0A	ASL
F70B	05 57	ORA \$57
F70D	85 57	STA \$57
F70F	A5 53	LDA \$53
F711	29 0F	AND #\$0F
F713	AA	TAX
F714	BD 7F F7	LDA \$F77F, X
F717	2A	ROL
F718	2A	ROL
F719	2A	ROL
F71A	2A	ROL
F71B	85 58	STA \$58
F71D	2A	ROL
F71E	29 01	AND #\$01
F720	05 57	ORA \$57
F722	91 30	STA (\$30), Y
F724	C8	INY
F725	A5 54	LDA \$54
F727	29 F0	AND #\$F0
F729	4A	LSR
F72A	4A	LSR
F72B	4A	LSR
F72C	4A	LSR
F72D	AA	TAX
F72E	BD 7F F7	LDA \$F77F, X
F731	18	CLC
F732	6A	ROR
F733	05 58	ORA \$58
F735	91 30	STA (\$30), Y
F737	C8	INY
F738	6A	ROR
F739	29 80	AND #\$80
F73B	85 59	STA \$59

```

F73D A5 54      LDA $54
F73F 29 0F      AND #$0F
F741 AA         TAX
F742 BD 7F F7   LDA $F77F,X
F745 0A         ASL
F746 0A         ASL
F747 29 7C      AND #$7C
F749 05 59      ORA $59
F74B 85 59      STA $59
F74D A5 55      LDA $55
F74F 29 F0      AND #$F0
F751 4A         LSR
F752 4A         LSR
F753 4A         LSR
F754 4A         LSR
F755 AA         TAX
F756 BD 7F F7   LDA $F77F,X
F759 6A         ROR
F75A 66 5A      ROR $5A
F75C 6A         ROR
F75D 66 5A      ROR $5A
F75F 6A         ROR
F760 66 5A      ROR $5A
F762 29 03      AND #$03
F764 05 59      ORA $59
F766 91 30      STA ($30),Y
F768 C8         INY
F769 D0 04      BNE $F76F
F76B A5 2F      LDA $2F
F76D 85 31      STA $31
F76F A5 55      LDA $55
F771 29 0F      AND #$0F
F773 AA         TAX
F774 BD 7F F7   LDA $F77F,X
F777 05 5A      ORA $5A
F779 91 30      STA ($30),Y
F77B C8         INY
F77C 84 34      STY $34
F77E 60         RTS

```

F77F

Bytes für die Umwandlung von
Binärwerten in GCR-codierte Werte.

```

F77F 0A 0B 12 13 0E 0F 16 17
F787 09 19 1A 1B 0D 1D 1E 15

```

```

-----
F78F                                     Wandelt den gesamten aktiven Puffer von
                                         Binärwerten in GCR-Codes um. Der
                                         Überschuß an Bytes wird dabei im
                                         Ausweichpuffer von $01BB-01FF abgelegt.

F78F A9 00      LDA #$00
F791 85 30      STA $30
F793 85 2E      STA $2E
F795 85 36      STA $36
F797 A9 BB      LDA #$BB
F799 85 34      STA $34
F79B 85 50      STA $50
F79D A5 31      LDA $31
F79F 85 2F      STA $2F
F7A1 A9 01      LDA #$01
F7A3 85 31      STA $31
F7A5 A5 47      LDA $47
F7A7 85 52      STA $52
F7A9 A4 36      LDY $36
F7AB B1 2E      LDA ($2E),Y
F7AD 85 53      STA $53
F7AF C8         INY
F7B0 B1 2E      LDA ($2E),Y
F7B2 85 54      STA $54
F7B4 C8         INY
F7B5 B1 2E      LDA ($2E),Y
F7B7 85 55      STA $55
F7B9 C8         INY
F7BA 84 36      STY $36
F7BC 20 D0 F6   JSR $F6D0
F7BF A4 36      LDY $36
F7C1 B1 2E      LDA ($2E),Y
F7C3 85 52      STA $52
F7C5 C8         INY
F7C6 F0 11      BEQ $F7D9
F7C8 B1 2E      LDA ($2E),Y
F7CA 85 53      STA $53
F7CC C8         INY
F7CD B1 2E      LDA ($2E),Y
F7CF 85 54      STA $54
F7D1 C8         INY
F7D2 B1 2E      LDA ($2E),Y
F7D4 85 55      STA $55

```

```

F7D6 C8      INY
F7D7 D0 E1   BNE $F7BA
F7D9 A5 3A   LDA $3A
F7DB 85 53   STA $53
F7DD A9 00   LDA #$00
F7DF 85 54   STA $54
F7E1 85 55   STA $55
F7E3 4C D0 F6 JMP $F6D0

```

```

F7E6      Wandelt 5 GCR-codierte Werte aus Puffer
           in 4 Binärwerte um und speichert diese
           dann nach $56-594. Pufferzeiger in $34.

```

```

F7E6 A4 34   LDY $34
F7E8 B1 30   LDA ($30),Y
F7EA 29 F8   AND #$F8
F7EC 4A      LSR
F7ED 4A      LSR
F7EE 4A      LSR
F7EF 85 56   STA $56
F7F1 B1 30   LDA ($30),Y
F7F3 29 07   AND #$07
F7F5 0A      ASL
F7F6 0A      ASL
F7F7 85 57   STA $57
F7F9 C8      INY
F7FA D0 06   BNE $F802
F7FC A5 4E   LDA $4E
F7FE 85 31   STA $31
F800 A4 4F   LDY $4F
F802 B1 30   LDA ($30),Y
F804 29 C0   AND #$C0
F806 2A      ROL
F807 2A      ROL
F808 2A      ROL
F809 05 57   ORA $57
F80B 85 57   STA $57
F80D B1 30   LDA ($30),Y
F80F 29 3E   AND #$3E
F811 4A      LSR
F812 85 58   STA $58
F814 B1 30   LDA ($30),Y
F816 29 01   AND #$01
F818 0A      ASL

```

⁴ @ST: Die Daten werden **nicht** nach \$56-\$59, sondern vielmehr nach \$52-\$55 gespeichert.


```

F819 0A      ASL
F81A 0A      ASL
F81B 0A      ASL
F81C 85 59   STA $59
F81E C8      INY
F81F B1 30   LDA ($30),Y
F821 29 F0   AND #$F0
F823 4A      LSR
F824 4A      LSR
F825 4A      LSR
F826 4A      LSR
F827 05 59   ORA $59
F829 85 59   STA $59
F82B B1 30   LDA ($30),Y
F82D 29 0F   AND #$0F
F82F 0A      ASL
F830 85 5A   STA $5A
F832 C8      INY
F833 B1 30   LDA ($30),Y
F835 29 80   AND #$80
F837 18      CLC
F838 2A      ROL
F839 2A      ROL
F83A 29 01   AND #$01
F83C 05 5A   ORA $5A
F83E 85 5A   STA $5A
F840 B1 30   LDA ($30),Y
F842 29 7C   AND #$7C
F844 4A      LSR
F845 4A      LSR
F846 85 5B   STA $5B
F848 B1 30   LDA ($30),Y
F84A 29 03   AND #$03
F84C 0A      ASL
F84D 0A      ASL
F84E 0A      ASL
F84F 85 5C   STA $5C
F851 C8      INY
F852 D0 06   BNE $F85A
F854 A5 4E   LDA $4E
F856 85 31   STA $31
F858 A4 4F   LDY $4F
F85A B1 30   LDA ($30),Y
F85C 29 E0   AND #$E0

```

```

F85E 2A      ROL
F85F 2A      ROL
F860 2A      ROL
F861 2A      ROL
F862 05 5C   ORA $5C
F864 85 5C   STA $5C
F866 B1 30   LDA ($30),Y
F868 29 1F   AND #$1F
F86A 85 5D   STA $5D
F86C C8      INY
F86D 84 34   STY $34
F86F A6 56   LDX $56
F871 BD A0 F8 LDA $F8A0,X
F874 A6 57   LDX $57
F876 1D C0 F8 ORA $F8C0,X
F879 85 52   STA $52
F87B A6 58   LDX $58
F87D BD A0 F8 LDA $F8A0,X
F880 A6 59   LDX $59
F882 1D C0 F8 ORA $F8C0,X
F885 85 53   STA $53
F887 A6 5A   LDX $5A
F889 BD A0 F8 LDA $F8A0,X
F88C A6 5B   LDX $5B
F88E 1D C0 F8 ORA $F8C0,X
F891 85 54   STA $54
F893 A6 5C   LDX $5C
F895 BD A0 F8 LDA $F8A0,X
F898 A6 5D   LDX $5D
F89A 1D C0 F8 ORA $F8C0,X
F89D 85 55   STA $55
F89F 60      RTS

```

F8A0 Bytes für die Umwandlung von GCR-
codierten Werten in Binärwerte.

```

F8A0 FF FF FF FF FF FF FF FF
F8A8 FF 80 00 10 FF C0 40 50
F8B0 FF FF 20 30 FF F0 60 70
F8B8 FF 90 A0 B0 FF D0 E0 FF
F8C0 FF FF FF FF FF FF FF FF
F8C8 FF 08 00 01 FF 0C 04 05
F8D0 FF FF 02 03 FF 0F 06 07
F8D8 FF 09 0A 0B FF 0D 0E FF

```

F8E0			Wandelt die GCR-Werte aus dem Ausweichpuffer \$01BB-01FF in binäre Werte um und legt diese im aktuellen Puffer ab.
F8E0	A9 00	LDA #\$00	
F8E2	85 34	STA \$34	Pufferzeiger löschen
F8E4	85 2E	STA \$2E	
F8E6	85 36	STA \$36	Pufferadresse nach \$2E/2F
F8E8	A9 01	LDA #\$01	
F8EA	85 4E	STA \$4E	
F8EC	A9 BA	LDA #\$BA	
F8EE	85 4F	STA \$4F	
F8F0	A5 31	LDA \$31	
F8F2	85 2F	STA \$2F	
F8F4	20 E6 F7	JSR \$F7E6	
F8F7	A5 52	LDA \$52	
F8F9	85 38	STA \$38	
F8FB	A4 36	LDY \$36	
F8FD	A5 53	LDA \$53	
F8FF	91 2E	STA (\$2E), Y	
F901	C8	INY	
F902	A5 54	LDA \$54	
F904	91 2E	STA (\$2E), Y	
F906	C8	INY	
F907	A5 55	LDA \$55	
F909	91 2E	STA (\$2E), Y	
F90B	C8	INY	
F90C	84 36	STY \$36	
F90E	20 E6 F7	JSR \$F7E6	
F911	A4 36	LDY \$36	
F913	A5 52	LDA \$52	
F915	91 2E	STA (\$2E), Y	
F917	C8	INY	
F918	F0 11	BEQ \$F92B	
F91A	A5 53	LDA \$53	
F91C	91 2E	STA (\$2E), Y	
F91E	C8	INY	
F91F	A5 54	LDA \$54	
F921	91 2E	STA (\$2E), Y	
F923	C8	INY	
F924	A5 55	LDA \$55	
F926	91 2E	STA (\$2E), Y	
F928	C8	INY	
F929	D0 E1	BNE \$F90C	

```

F92B A5 53    LDA $53
F92D 85 3A    STA $3A
F92F A5 2F    LDA $2F
F931 85 31    STA $31
F933 60       RTS

```

```

F934                                     Routine konvertiert die Bytes des
                                         aktuellen Blockheaders in GCR-codierte
                                         Bytes und legt diese ab $24 in der
                                         Zeropage ab.

```

```

F934 A5 31    LDA $31
F936 85 2F    STA $2F    Pufferadresse nach $2E/2F
F938 A9 00    LDA #$00
F93A 85 31    STA $31
F93C A9 24    LDA #$24
F93E 85 34    STA $34    Pufferzeiger auf #$24
F940 A5 39    LDA $39    Konstante $08; Kennzeichen für
F942 85 52    STA $52    Blockheader
F944 A5 1A    LDA $1A    Prüfsumme des Blockheaders
F946 85 53    STA $53
F948 A5 19    LDA $19    Sektornummer des Blocks
F94A 85 54    STA $54
F94C A5 18    LDA $18    Tracknummer des Blocks
F94E 85 55    STA $55
F950 20 D0 F6 JSR $F6D0    4 Bytes in 5 GCR-Bytes umwandeln
F953 A5 17    LDA $17    ID 2 des Blockheaders
F955 85 52    STA $52
F957 A5 16    LDA $16    ID 1 des Blockheaders
F959 85 53    STA $53
F95B A9 00    LDA #$00    keine übrigen Werte mehr; Zwischen-
F95D 85 54    STA $54    speicher löschen
F95F 85 55    STA $55
F961 20 D0 F6 JSR $F6D0    4 Bytes in 5 GCR-Bytes umwandeln
F964 A5 2F    LDA $2F    Pufferzeiger zurückholen
F966 85 31    STA $31
F968 60       RTS

```

```

F969                                     Ausgang aus der Jobschleife mit
                                         Übergabe der Fehlernummer in A.
F969 A4 3F    LDY $3F    Puffernummer für Job
F96B 99 00 00 STA $0000,Y Rückmeldung in Jobspeicher
F96E A5 50    LDA $50    noch GCR-Bytes vorhanden?
F970 F0 03    BEQ $F975    verzweige, wenn nein
F972 20 F2 F5 JSR $F5F2    GCR-Bytes in Binär umwandeln

```

F975	20 8F F9	JSR \$F98F	Zähler für Ausschaltverzögerung des Drivemotors setzen, um das Drive nach einer Nachlaufzeit abzuschalten
F978	A6 49	LDX \$49	Stackpointer zurückholen
F97A	9A	TXS	und setzen
F97B	4C BE F2	JMP \$F2BE	zurück zur Jobabfrage

F97E			Laufwerksmotor einschalten. Nach dem Einschalten wird noch 1.5 Sekunden gewartet, bis das Laufwerk für den Betrieb freigegeben wird, da der Motor eine Hochlaufzeit benötigt. Die Betriebsbereitschaft des Laufwerkes wird durch Bit 7 in \$20 signalisiert (Bit 7 dann 0).
F97E	A9 A0	LDA #\$A0	Flag für Motor im Anlaufen aber
F980	85 20	STA \$20	noch nicht auf Endgeschwindigkeit
F982	AD 00 1C	LDA \$1C00	
F985	09 04	ORA #\$04	Motor einschalten
F987	8D 00 1C	STA \$1C00	
F98A	A9 3C	LDA #\$3C	Zähler für Anlaufphase des Motors
F98C	85 48	STA \$48	auf 1.5 Sekunden (60 IRQ's) setzen
F98E	60	RTS	Ende

F98F			Laufwerksmotor ausschalten, nachdem ein Zähler für die Ausschaltverzögerung in \$48 eine 6.4 Sekunden dauernde Verzögerung heruntergezählt hat.
F98F	A6 3E	LDX \$3E	Drivenummer für Jobschleife
F991	A5 20	LDA \$20	Flag für Motor im Ausschaltmodus
F993	09 10	ORA #\$10	setzen
F995	85 20	STA \$20	
F997	A9 FF	LDA #\$FF	255 IRQ's entspricht einer Verzö-
F999	85 48	STA \$48	gerung von 6.4 Sekunden
F99B	60	RTS	Ende

F99C			Diese Routine ist die DC Kontrollroutine des DOS. Sie steuert Laufwerks- und Steppermotor und bildet den jeweiligen IRQ-Abschluß eines Durchlaufs. Der Aufruf dieser Routine erfolgt alle 10 ms.

F99C	AD 07 1C	LDA \$1C07	Timer neu setzen; IRQ-Status
F99F	8D 05 1C	STA \$1C05	löschen
F9A2	AD 00 1C	LDA \$1C00	Testet durch Abfrage der Schreib-
F9A5	29 10	AND #\$10	schutzlichtschranke auf Disketten-
F9A7	C5 1E	CMP \$1E	wechsel
F9A9	85 1E	STA \$1E	neuen Status merken
F9AB	F0 04	BEQ \$F9B1	verzweige, wenn kein Wechsel
F9AD	A9 01	LDA #\$01	Flag für Diskettenwechsel
F9AF	85 1C	STA \$1C	setzen
F9B1	AD FE 02	LDA \$02FE	Flag für Kopftransport
F9B4	F0 15	BEQ \$F9CB	verzweige, wenn Kopf auf Track
F9B6	C9 02	CMP #\$02	Kopf gerade auf Track positioniert?
F9B8	D0 07	BNE \$F9C1	verzweige, wenn nein
F9BA	A9 00	LDA #\$00	Flag für 'Kopf auf Track' setzen
F9BC	8D FE 02	STA \$02FE	
F9BF	F0 0A	BEQ \$F9CB	unbedingter Sprung
F9C1	85 4A	STA \$4A	Kopf steht auf Halbspur; also muß
F9C3	A9 02	LDA #\$02	Kopf einen halben Track bewegt und
F9C5	8D FE 02	STA \$02FE	Flag für 'Kopf gerade positioniert'
F9C8	4C 2E FA	JMP \$FA2E	gesetzt werden
F9CB	A6 3E	LDX \$3E	Drivenummer für Jobschleife
F9CD	30 07	BMI \$F9D6	verzweige, wenn Drive inaktiv
F9CF	A5 20	LDA \$20	Flags für Drivestatus
F9D1	A8	TAY	
F9D2	C9 20	CMP #\$20	Drivemotor an und bereit?
F9D4	D0 03	BNE \$F9D9	verzweige, wenn nein
F9D6	4C BE FA	JMP \$FABE	zurück aus IRQ-Programm
F9D9	C6 48	DEC \$48	Verzögerung für Drivemotor
F9DB	D0 1D	BNE \$F9FA	verzweige, wenn noch nicht zu Ende
F9DD	98	TYA	Flags für Drivestatus
F9DE	10 04	BPL \$F9E4	verzweige, wenn Drive bereit
F9E0	29 7F	AND #\$7F	Flag für Drive nicht bereit löschen
F9E2	85 20	STA \$20	und übernehmen
F9E4	29 10	AND #\$10	Motor in Ausschaltphase?
F9E6	F0 12	BEQ \$F9FA	verzweige, wenn nein
F9E8	AD 00 1C	LDA \$1C00	
F9EB	29 FB	AND #\$FB	Drivemotor ausschalten
F9ED	8D 00 1C	STA \$1C00	
F9F0	A9 FF	LDA #\$FF	Flag für aktives Drive
F9F2	85 3E	STA \$3E	löschen
F9F4	A9 00	LDA #\$00	
F9F6	85 20	STA \$20	Flags für Drivestatus löschen

F9F8	F0 DC	BEQ \$F9D6	unbedingter Sprung; IRQ Ende
F9FA	98	TYA	Flags für Drivestatus
F9FB	29 40	AND #\$40	soll Steppermotor aktiviert werden ⁷
F9FD	D0 03	BNE \$FA02	verzweige, wenn ja
F9FF	4C BE FA	JMP \$FABE	zurück aus IRQ-Programm
FA02	6C 62 00	JMP (\$0062)	zur aktuellen Steppermotorroutine: \$FA3B – kurzer Steppermodus \$FA4E – Beenden des Steppermodus \$FA7B – Anfahren des Steppermotors \$FA97 – schneller Steppermodus \$FAA5 – Abbremsen des Motors

FA05			Steppermotorsteuerung
FA05	A5 4A	LDA \$4A	Anzahl der Stepperschritte
FA07	10 05	BPL \$FA0E	verzweige, wenn Bewegung nach außen
FA09	49 FF	EOR #\$FF	Komplement bilden für Absolutwert
FA0B	18	CLC	
FA0C	69 01	ADC #\$01	
FA0E	C5 64	CMP \$64	Distanz größer \$C8 (200)?
FA10	B0 0A	BCS \$FA1C	schneller Steppermodus, wenn ja
FA12	A9 3B	LDA #\$3B	
FA14	85 62	STA \$62	Adresse auf \$FA3B für langsamen
FA16	A9 FA	LDA #\$FA	Steppermodus
FA18	85 63	STA \$63	
FA1A	D0 12	BNE \$FA2E	unbedingter Sprung

FA1C	E5 5E	SBC \$5E	Schritte für Schnellmodus berechnen
FA1E	E5 5E	SBC \$5E	dafür Anzahl der Anfahr- und Brems-
FA20	85 61	STA \$61	schritte (jeweils 4) abziehen
FA22	A5 5E	LDA \$5E	Zahl der Anfahrsschritte
FA24	85 60	STA \$60	setzen
FA26	A9 7B	LDA #\$7B	
FA28	85 62	STA \$62	Adresse auf \$FA7B für schnellen
FA2A	A9 FA	LDA #\$FA	Steppermodus
FA2C	85 63	STA \$63	
FA2E	A5 4A	LDA \$4A	Anzahl der zu fahrenden Schritte
FA30	10 31	BPL \$FA63	verzweige, wenn Bewegung nach außen
FA32	E6 4A	INC \$4A	Schritte minus 1 (Komplement!)
FA34	AE 00 1C	LDX \$1C00	Kontrollport
FA37	CA	DEX	minus 1
FA38	4C 69 FA	JMP \$FA69	weiter

FA3B			langsamer Steppermodus für kurze Weg beim Kopfpositionieren
FA3B	A5 4A	LDA \$4A	Anzahl der zu fahrenden Schritte

FA3D	D0 EF	BNE \$FA2E	verzweige, wenn noch nicht Null
FA3F	A9 4E	LDA #\$4E	
FA41	85 62	STA \$62	Adresse auf \$FA4E für Beenden der
FA43	A9 FA	LDA #\$FA	Kopfpositionierung
FA45	85 63	STA \$63	
FA47	A9 05	LDA #\$05	5 Schritte für Anhalten des
FA49	85 60	STA \$60	Kopfes setzen
FA4B	4C BE FA	JMP \$FABE	zurück aus IRQ-Programm

FA4E Beendigung der Kopfpositionierung;
zurücksetzen der Flags für den
Steppermotor.

FA4E	C6 60	DEC \$60	Zähler zum Abbremsen minus 1
FA50	D0 6C	BNE \$FABE	verzweige, wenn noch nicht fertig
FA52	A5 20	LDA \$20	Flags für Drivestatus
FA54	29 BF	AND #\$BF	Bit 6 löschen; Steppermotor nicht
FA56	85 20	STA \$20	mehr benötigt
FA58	A9 05	LDA #\$05	
FA5A	85 62	STA \$62	Adresse auf \$FA05 zur Rückkehr
FA5C	A9 FA	LDA #\$FA	aus den Stepper Routinen
FA5E	85 63	STA \$63	
FA60	4C BE FA	JMP \$FABE	zurück aus IRQ-Programm

FA63 Serviceroutine für Steppermotor;
beendet unter anderem alle Steppermodi
und schaltet den Motor ab.

FA63	C6 4A	DEC \$4A	Schrittzähler vermindern
FA65	AE 00 1C	LDX \$1C00	Steuerport
FA68	E8	INX	Kopfbewegung durch Konstruktion
FA69	8A	TXA	von bestimmten Bitmustern steuern

Die Kombinationen in der Folge
00/01/10/11/00 bewegen den Kopf nach
innen; die Folge
00/11/10/01/00 sorgt für eine Bewegung
des Kopfes nach außen.

FA6A	29 03	AND #\$03	Bits 0 und 1 isolieren
FA6C	85 4B	STA \$4B	und deren Status merken
FA6E	AD 00 1C	LDA \$1C00	
FA71	29 FC	AND #\$FC	bisherige Bits 0 und 1 löschen
FA73	05 4B	ORA \$4B	und neuen Status setzen
FA75	8D 00 1C	STA \$1C00	
FA78	4C BE FA	JMP \$FABE	zurück aus IRQ-Programm


```

-----
FA7B                               Steppermotor anfahren;
FA7B 38          SEC
FA7C AD 07 1C   LDA $1C07   Timer durch Abziehen des Faktors
FA7F E5 5F      SBC $5F     für das Anfahren des Motors
FA81 8D 05 1C   STA $1C05   setzen
FA84 C6 60      DEC $60     Anzahl der Anfahrsschritte minus 1
FA86 D0 0C      BNE $FA94   verzweige, wenn noch nicht Null
FA88 A5 5E      LDA $5E     Zähler schon für das Abbremsen
FA8A 85 60      STA $60     setzen
FA8C A9 97      LDA #$97
FA8E 85 62      STA $62     Adresse auf $FA97 für den schnellen
FA90 A9 FA      LDA #$FA   Steppermodus
FA92 85 63      STA $63
FA94 4C 2E FA   JMP $FA2E   direkt zur Steppermotorsteuerung
-----

```

```

FA97                               Routine zur Steuerung des schnellen
                               Steppermodus (Laufmodus).
FA97 C6 61      DEC $61     Schrittzähler minus 1
FA99 D0 F9      BNE $FA94   weitermachen, wenn noch nicht Null
FA9B A9 A5      LDA #$A5
FA9D 85 62      STA $62     Adresse auf $FAA5 zum Abbremsen
FA9F A9 FA      LDA #$FA   des Steppermotors
FAA1 85 63      STA $63
FAA3 D0 EF      BNE $FA94   unbedingter Sprung
-----

```

```

FAA5                               Routine zum Abbremsen des
                               Steppermotors.
FAA5 AD 07 1C   LDA $1C07
FAA8 18         CLC         Timer durch Addition des Abbrems-
FAA9 65 5F      ADC $5F     wert es wieder auf Normalmodus
FAAB 8D 05 1C   STA $1C05   setzen
FAAE C6 60      DEC $60     Zähler für Bremsen vermindern
FAB0 D0 E2      BNE $FA94   weitermachen, wenn noch nicht Null
FAB2 A9 4E      LDA #$4E
FAB4 85 62      STA $62     Adresse auf $FA4E zur Beendigung
FAB6 A9 FA      LDA #$FA   des Steppermodus
FAB8 85 63      STA $63
FABA A9 05      LDA #$05   Bremsfaktor zum Anhalten auf 5
FABC 85 60      STA $60     setzen
FABE AD 0C 1C   LDA $1C0C   BYTE READY Leitung
FAC1 29 FD      AND #$FD   zurücksetzen; Status wieder
FAC3 8D 0C 1C   STA $1C0C   herstellen
FAC6 60         RTS        zum Hauptinterruptprogramm ($FE7C)
-----

```

```

-----
FAC7                               Jobroutine zum Formatieren einer
                                   Diskette. Diese Routine wird durch die
                                   Formatierungsroutine ab $C8C6
                                   initialisiert und über einen Vektor im
                                   RAM bei $0600 (JMP $FAC7) angesprungen.

FAC7 A5 51      LDA $51             Formatierung bereits im Gange?
FAC9 10 2A      BPL $FAF5           verzweige, wenn ja
FACB A6 3D      LDX $3D             Drivenummer für Jobschleife
FACD A9 60      LDA #$60            Bit 6 und 5 zum Bereitmachen des
FACF 95 20      STA $20,X           Laufwerks setzen
FAD1 A9 01      LDA #$01            Track 1 für Beginn an Jobschleife
FAD3 95 22      STA $22,X           übergeben und Track bzw. Flag für
FAD5 85 51      STA $51             laufende Formatierung setzen
FAD7 A9 A4      LDA #$A4            46 Tracks nach außen fahren (ent-
FAD9 85 4A      STA $4A             spricht -92 Schritten); BUMP
FADB AD 00 1C   LDA $1C00           Schrittpphase für Kopfbewegung auf
FADE 29 FC      AND #$FC            00 (Bit 0 und 1) setzen
FAE0 8D 00 1C   STA $1C00
FAE3 A9 0A      LDA #$0A            10 Fehlversuche
FAE5 8D 20 06   STA $0620           erlauben; Zähler setzen
FAE8 A9 A0      LDA #$A0            erster Schätzwert für halbe Kapazi-
FAEA 8D 21 06   STA $0621           tät eines Tracks auf 4000 setzen
FAED A9 0F      LDA #$0F            ($0621/0622 = $0FA0)
FAEF 8D 22 06   STA $0622
FAF2 4C 9C F9   JMP $F99C           zur Jobschleife; Kopf positionieren

FAF5 A0 00      LDY #$00
FAF7 D1 32      CMP ($32),Y        neuer Track gleich letztem Track?
FAF9 F0 05      BEQ $FB00           verzweige, wenn ja
FAFB 91 32      STA ($32),Y        neue Tracknummer übernehmen
FAFD 4C 9C F9   JMP $F99C           zur Jobschleife; Kopf positionieren

FB00 AD 00 1C   LDA $1C00           Kontrollport lesen
FB03 29 10      AND #$10           WRITE PROTECT?
FB05 D0 05      BNE $FB0C           verzweige, wenn nein
FB07 A9 08      LDA #$08           Nummer der Fehlermeldung
FB09 4C D3 FD   JMP $FDD3           '26, WRITE PROTECT ON' ausgeben
FB0C 20 A3 FD   JSR $FDA3           Track löschen; mit SYNC beschreiben
FB0F 20 C3 FD   JSR $FDC3           ($0621/$0622) mal $FF schreiben
FB12 A9 55      LDA #$55           'Leerbyte'
FB14 8D 01 1C   STA $1C01
FB17 20 C3 FD   JSR $FDC3           ($0621/0622) mal schreiben
FB1A 20 00 FE   JSR $FE00           auf Lesen umschalten
FB1D 20 56 F5   JSR $F556           SYNC-Signal abwarten

```

FB20	A9 40	LDA #\$40	
FB22	0D 0B 18	ORA \$180B	Timer 1 auf 'free running mode'
FB25	8D 0B 18	STA \$180B	setzen
FB28	A9 62	LDA #\$62	98 Zyklen entsprechen ca. 0.1 ms
FB2A	8D 06 18	STA \$1806	als Timerwert setzen
FB2D	A9 00	LDA #\$00	
FB2F	8D 07 18	STA \$1807	Timer Hi auf 0
FB32	8D 05 18	STA \$1805	Timer starten
FB35	A0 00	LDY #\$00	Zähler zurücksetzen
FB37	A2 00	LDX #\$00	
FB39	2C 00 1C	BIT \$1C00	auf Beginn der SYNC-Zone warten
FB3C	30 FB	BMI \$FB39	
FB3E	2C 00 1C	BIT \$1C00	auf Ende der SYNC-Zone warten
FB41	10 FB	BPL \$FB3E	
FB43	AD 04 18	LDA \$1804	Interrupts für Timerstart löschen
FB46	2C 00 1C	BIT \$1C00	Schleife zur Messung des Nicht-SYNC
FB49	10 11	BPL \$FB5C	Bereiches
FB4B	AD 0D 18	LDA \$180D	IFR lesen
FB4E	0A	ASL	Timerbit nach Position 7 schieben
FB4F	10 F5	BPL \$FB46	warten, wenn Timer noch nicht 0
FB51	E8	INX	Zähler erhöhen
FB52	D0 EF	BNE \$FB43	
FB54	C8	INY	
FB55	D0 EC	BNE \$FB43	
FB57	A9 02	LDA #\$02	Nummer der Fehlermeldung
FB59	4C D3 FD	JMP \$FDD3	'20, READ ERROR' ausgeben
FB5C	86 71	STX \$71	Zählerstand als Wert für die Länge
FB5E	84 72	STY \$72	des \$55-Bereiches merken
FB60	A2 00	LDX #\$00	Zähler wieder zurücksetzen
FB62	A0 00	LDY #\$00	
FB64	AD 04 18	LDA \$1804	Interrupts für Timerstart löschen
FB67	2C 00 1C	BIT \$1C00	Schleife zur Messung des SYNC-
FB6A	30 11	BMI \$FB7D	Bereiches
FB6C	AD 0D 18	LDA \$180D	IFR lesen
FB6F	0A	ASL	Timerbit nach Position 7 schieben
FB70	10 F5	BPL \$FB67	warten, wenn Timer noch nicht 0
FB72	E8	INX	Zähler erhöhen
FB73	D0 EF	BNE \$FB64	
FB75	C8	INY	
FB76	D0 EC	BNE \$FB64	
FB78	A9 02	LDA #\$02	Nummer der Fehlermeldung
FB7A	4C D3 FD	JMP \$FDD3	'20, READ ERROR' ausgeben
FB7D	38	SEC	
FB7E	8A	TXA	Differenz der beiden Meßwerte

FB7F	E5 71	SBC \$71	
FB81	AA	TAX	bilden
FB82	85 70	STA \$70	
FB84	98	TYA	
FB85	E5 72	SBC \$72	und nach \$71/72 abspeichern
FB87	A8	TAY	
FB88	85 71	STA \$71	
FB8A	10 0B	BPL \$FB97	verzweige, wenn Differenz größer 0
FB8C	49 FF	EOR #\$FF	
FB8E	A8	TAY	
FB8F	8A	TXA	
FB90	49 FF	EOR #\$FF	invertieren und Absolutwert
FB92	AA	TAX	
FB93	E8	INX	bilden
FB94	D0 01	BNE \$FB97	
FB96	C8	INY	
FB97	98	TYA	
FB98	D0 04	BNE \$FB9E	Differenz kleiner 4 ?
FB9A	E0 04	CPX #\$04	
FB9C	90 18	BCC \$FBB6	verzweige, wenn ja
FB9E	06 70	ASL \$70	
FBA0	26 71	ROL \$71	Wert verdoppeln und zum Wert für
FBA2	18	CLC	die Länge der Bereiche (\$0621/0622)
FBA3	A5 70	LDA \$70	addieren
FBA5	6D 21 06	ADC \$0621	
FBA8	8D 21 06	STA \$0621	
FBAB	A5 71	LDA \$71	
FBAD	6D 22 06	ADC \$0622	
FBB0	8D 22 06	STA \$0622	
FBB3	4C 0C FB	JMP \$FB0C	Messung mit neuen Werten beginnen
FBB6	A2 00	LDX #\$00	Zähler wieder zurücksetzen
FBB8	A0 00	LDY #\$00	
FBBA	B8	CLV	
FBBB	AD 00 1C	LDA \$1C00	liegt SYNC noch an?
FBBE	10 0E	BPL \$FBCE	verzweige, wenn ja
FBC0	50 F9	BVC \$FBBB	auf BYTE READY warten
FBC2	B8	CLV	
FBC3	E8	INX	Zähler erhöhen
FBC4	D0 F5	BNE \$FBBB	
FBC6	C8	INY	
FBC7	D0 F2	BNE \$FBBB	
FBC9	A9 03	LDA #\$03	Nummer der Fehlermeldung
FBCB	4C D3 FD	JMP \$FDD3	'21, READ ERROR' ausgeben
FBCE	8A	TXA	

FBCF	0A	ASL	mal 2
FBD0	8D 25 06	STA \$0625	und in \$0624/0625 abspeichern
FBD3	98	TYA	
FBD4	2A	ROL	
FBD5	8D 24 06	STA \$0624	
FBD8	A9 BF	LDA #\$BF	
FBDA	2D 0B 18	AND \$180B	Timer 1 anhalten
FBDD	8D 0B 18	STA \$180B	
FBE0	A9 66	LDA #\$66	Gesamtanzahl aller Bytes berechnen,
FBE2	8D 26 06	STA \$0626	die auf diesen Track passen und
FBE5	A6 43	LDX \$43	somit geschrieben werden müssen
FBE7	A0 00	LDY #\$00	
FBE9	98	TYA	
FBEA	18	CLC	
FBEB	6D 26 06	ADC \$0626	
FBEE	90 01	BCC \$FBF1	
FBF0	C8	INY	
FBF1	C8	INY	
FBF2	CA	DEX	
FBF3	D0 F5	BNE \$FBEA	
FBF5	49 FF	EOR #\$FF	
FBF7	38	SEC	Berechnung der Bytes in den Block-
FBF8	69 00	ADC #\$00	zwischenräumen
FBFA	18	CLC	
FBFB	6D 25 06	ADC \$0625	
FBFE	B0 03	BCS \$FC03	
FC00	CE 24 06	DEC \$0624	
FC03	AA	TAX	
FC04	98	TYA	
FC05	49 FF	EOR #\$FF	
FC07	38	SEC	
FC08	69 00	ADC #\$00	
FC0A	18	CLC	
FC0B	6D 24 06	ADC \$0624	Spurkapazität überschritten?
FC0E	10 05	BPL \$FC15	verzweige, wenn nein
FC10	A9 04	LDA #\$04	Nummer der Fehlermeldung
FC12	4C D3 FD	JMP \$FDD3	'22, READ ERROR' ausgeben
FC15	A8	TAY	
FC16	8A	TXA	
FC17	A2 00	LDX #\$00	Gesamtanzahl der Bytes in den
FC19	38	SEC	Zwischenräumen geteilt durch die
FC1A	E5 43	SBC \$43	Anzahl der Sektoren ergibt die
FC1C	B0 03	BCS \$FC21	Anzahl der Bytes pro Zwischenraum.
FC1E	88	DEY	

FC1F	30 03	BMI	\$FC24	
FC21	E8	INX		
FC22	D0 F5	BNE	\$FC19	
FC24	8E 26 06	STX	\$0626	Zahl der Bytes merken
FC27	E0 04	CPX	#\$04	Anzahl kleiner als 4?
FC29	B0 05	BCS	\$FC30	verzweige, wenn nein
FC2B	A9 05	LDA	#\$05	Nummer der Fehlermeldung
FC2D	4C D3 FD	JMP	\$FDD3	'23, READ ERROR' ausgeben
FC30	18	CLC		
FC31	65 43	ADC	\$43	Rest der Division plus Anzahl der
FC33	8D 27 06	STA	\$0627	Sektoren merken
FC36	A9 00	LDA	#\$00	
FC38	8D 28 06	STA	\$0628	Zähler für die Sektoren pro Track
FC3B	A0 00	LDY	#\$00	Zeiger in Puffer
FC3D	A6 3D	LDX	\$3D	Drivenummer für Job
FC3F	A5 39	LDA	\$39	Kennzeichen \$08 für Blockheader
FC41	99 00 03	STA	\$0300,Y	in Puffer schreiben
FC44	C8	INY		
FC45	C8	INY		1 Byte für Prüfsumme freilassen
FC46	AD 28 06	LDA	\$0628	Nummer des entsprechenden Sektors
FC49	99 00 03	STA	\$0300,Y	in Puffer schreiben
FC4C	C8	INY		
FC4D	A5 51	LDA	\$51	aktuelle Tracknummer
FC4F	99 00 03	STA	\$0300,Y	in Puffer schreiben
FC52	C8	INY		
FC53	B5 13	LDA	\$13,X	ID 2
FC55	99 00 03	STA	\$0300,Y	in Puffer schreiben
FC58	C8	INY		
FC59	B5 12	LDA	\$12,X	ID 1
FC5B	99 00 03	STA	\$0300,Y	in Puffer schreiben
FC5E	C8	INY		
FC5F	A9 0F	LDA	#\$0F	15 als Lückenwert
FC61	99 00 03	STA	\$0300,Y	
FC64	C8	INY		zweimal in Puffer schreiben
FC65	99 00 03	STA	\$0300,Y	
FC68	C8	INY		
FC69	A9 00	LDA	#\$00	
FC6B	59 FA 02	EOR	\$02FA,Y	Prüfsumme für Blockheader berechnen
FC6E	59 FB 02	EOR	\$02FB,Y	
FC71	59 FC 02	EOR	\$02FC,Y	
FC74	59 FD 02	EOR	\$02FD,Y	
FC77	99 F9 02	STA	\$02F9,Y	und in Puffer schreiben
FC7A	EE 28 06	INC	\$0628	Nummer des Sektors erhöhen
FC7D	AD 28 06	LDA	\$0628	

FC80	C5 43	CMP \$43	schon maximale Nummer erreicht?
FC82	90 BB	BCC \$FC3F	nächster Header, wenn nein
FC84	98	TYA	Endeposition im Puffer
FC85	48	PHA	merken
FC86	E8	INX	00 + 1 (unnötig; eigentlich NOP)
FC87	8A	TXA	
FC88	9D 00 05	STA \$0500,X	als 'dummy'-Wert in Puffer
FC8B	E8	INX	
FC8C	D0 FA	BNE \$FC88	
FC8E	A9 03	LDA #\$03	Pufferadresse auf 40300
FC90	85 31	STA \$31	
FC92	20 30 FE	JSR \$FE30	Pufferinhalt nach GCR umwandeln
FC95	68	PLA	Endeposition im Puffer zurückholen
FC96	A8	TAY	
FC97	88	DEY	minus 1; Puffer Inhalt ab \$0300,Y
FC98	20 E5 FD	JSR \$FDE5	nach \$0344,Y verschieben; GCR-Bytes
FC9B	20 F5 FD	JSR \$FDF5	in frei gewordenen Bereich schieben
FC9E	A9 05	LDA #\$05	
FCA0	85 31	STA \$31	Pufferadresse auf \$0500
FCA2	20 E9 F5	JSR \$F5E9	Prüfsumme über Datenblock berechnen
FCA5	85 3A	STA \$3A	und abspeichern
FCA7	20 8F F7	JSR \$F78F	Datenblock in GCR-Code umwandeln
FCAA	A9 00	LDA #\$00	
FCAC	85 32	STA \$32	Zeiger auf Blockheader setzen
FCAE	20 0E FE	JSR \$FE0E	Track löschen; Schreibbetrieb!
FCB1	A9 FF	LDA #\$FF	
FCB3	8D 01 1C	STA \$1C01	SYNC-Markierung auf Diskette
FCB6	A2 05	LDX #\$05	schreiben
FCB8	50 FE	BVC \$FCB8	
FCBA	B8	CLV	
FCBB	CA	DEX	
FCBC	D0 FA	BNE \$FCB8	
FCBE	A2 0A	LDX #\$0A	
FCC0	A4 32	LDY \$32	Blockheader aus Puffer auf Diskette
FCC2	50 FE	BVC \$FCC2	schreiben (10 GCR-Bytes)
FCC4	B8	CLV	
FCC5	B9 00 03	LDA \$0300,Y	
FCC8	8D 01 1C	STA \$1C01	
FCCB	C8	INY	
FCCC	CA	DEX	
FCCD	D0 F3	BNE \$FCC2	
FCCF	A2 09	LDX #\$09	9 'Leerbytes' schreiben
FCD1	50 FE	BVC \$FCD1	Lücke hinter dem Blockheader
FCD3	B8	CLV	

FCD4	A9 55	LDA #\$55	
FCD6	8D 01 1C	STA \$1C01	
FCD9	CA	DEX	
FCDA	D0 F5	BNE \$FCD1	
FCDC	A9 FF	LDA #\$FF	
FCDE	A2 05	LDX #\$05	SYNC-Markierung für Datenblock
FCE0	50 FE	BVC \$FCE0	schreiben
FCE2	B8	CLV	
FCE3	8D 01 1C	STA \$1C01	
FCE6	CA	DEX	
FCE7	D0 F7	BNE \$FCE0	
FCE9	A2 BB	LDX #\$BB	
FCEB	50 FE	BVC \$FCEB	ersten Teil des Datenblocks aus
FCED	B8	CLV	dem Ausweichpuffer auf Diskette
FCEE	BD 00 01	LDA \$0100,X	schreiben
FCF1	8D 01 1C	STA \$1C01	
FCF4	E8	INX	
FCF5	D0 F4	BNE \$FCEB	
FCF7	A0 00	LDY #\$00	
FCF9	50 FE	BVC \$FCF9	die restlichen 256 Bytes des
FCFB	B8	CLV	Datenblocks ebenfalls auf Diskette
FCFC	B1 30	LDA (\$30),Y	schreiben
FCFE	8D 01 1C	STA \$1C01	
FD01	C8	INY	
FD02	D0 F5	BNE \$FCF9	
FD04	A9 55	LDA #\$55	
FD06	AE 26 06	LDX \$0626	variable Lücke zwischen zwei
FD09	50 FE	BVC \$FD09	Sektoren schreiben
FD0B	B8	CLV	
FD0C	8D 01 1C	STA \$1C01	
FD0F	CA	DEX	
FD10	D0 F7	BNE \$FD09	
FD12	A5 32	LDA \$32	Zeiger auf Blockheader in Puffer
FD14	18	CLC	
FD15	69 0A	ADC #\$0A	auf nächsten Blockheader
FD17	85 32	STA \$32	
FD19	CE 28 06	DEC \$0628	nächste Sektornummer
FD1C	D0 93	BNE \$FCB1	nächsten Sektor, wenn ungleich 0
FD1E	50 FE	BVC \$FD1E	
FD20	B8	CLV	
FD21	50 FE	BVC \$FD21	2 Bytes abwarten
FD23	B8	CLV	
FD24	20 00 FE	JSR \$FE00	auf Lesen umschalten
FD27	A9 C8	LDA #\$C8	200 Leseversuche

FD29	8D 23 06	STA \$0623	setzen
FD2C	A9 00	LDA #\$00	
FD2E	85 30	STA \$30	
FD30	A9 03	LDA #\$03	Pufferadresse auf \$0300
FD32	85 31	STA \$31	
FD34	A5 43	LDA \$43	Anzahl der Sektoren pro Track
FD36	8D 28 06	STA \$0628	übernehmen
FD39	20 56 F5	JSR \$F556	SYNC-Signal abwarten
FD3C	A2 0A	LDX #\$0A	10 Bytes für Blockheader
FD3E	A0 00	LDY #\$00	
FD40	50 FE	BVC \$FD40	einlesen
FD42	B8	CLV	
FD43	AD 01 1C	LDA \$1C01	und mit Pufferinhalt vergleichen
FD46	D1 30	CMP (\$30),Y	verzweige, wenn ungleich
FD48	D0 0E	BNE \$FD58	
FD4A	C8	INY	
FD4B	CA	DEX	nächstes Byte vergleichen
FD4C	D0 F2	BNE \$FD40	
FD4E	18	CLC	Pufferadresse
FD4F	A5 30	LDA \$30	um 10 erhöhen; zeigt auf nächsten
FD51	69 0A	ADC #\$0A	Blockheader
FD53	85 30	STA \$30	wetermachen; alles ok
FD55	4C 62 FD	JMP \$FD62	Zähler für Leseversuche minus 1
FD58	CE 23 06	DEC \$0623	weiter versuchen, wenn ungleich 0
FD5B	D0 CF	BNE \$FD2C	Nummer der Fehlermeldung
FD5D	A9 06	LDA #\$06	'24, READ ERROR' ausgeben
FD5F	4C D3 FD	JMP \$FDD3	SYNC des Datenblocks abwarten
FD62	20 56 F5	JSR \$F556	
FD65	A0 BB	LDY #\$BB	Bytes des Datenblocks aus Aus-
FD67	50 FE	BVC \$FD67	weichpuffer mit Disketteninhalt
FD69	B8	CLV	
FD6A	AD 01 1C	LDA \$1C01	vergleichen
FD6D	D9 00 01	CMP \$0100,Y	erneuter Versuch, wenn ungleich
FD70	D0 E6	BNE \$FD58	
FD72	C8	INY	
FD73	D0 F2	BNE \$FD67	
FD75	A2 FC	LDX #\$FC	Bytes aus Datenpuffer mit Bytes
FD77	50 FE	BVC \$FD77	auf Diskette vergleichen
FD79	B8	CLV	
FD7A	AD 01 1C	LDA \$1C01	
FD7D	D9 00 05	CMP \$0500,Y	erneuter Versuch, wenn ungleich
FD80	D0 D6	BNE \$FD58	
FD82	C8	INY	
FD83	CA	DEX	
FD84	D0 F1	BNE \$FD77	

FD86	CE 28 06	DEC \$0628	Anzahl der Sektoren minus 1
FD89	D0 AE	BNE \$FD39	weitermachen, wenn ungleich 0
FD8B	E6 51	INC \$51	Tracknummer plus 1
FD8D	A5 51	LDA \$51	
FD8F	C9 24	CMP #\$24	schon maximale Tracknummer (36)?
FD91	B0 03	BCS \$FD96	Ende, wenn ja
FD93	4C 9C F9	JMP \$F99C	in Jobschleife für nächsten Track
FD96	A9 FF	LDA #\$FF	
FD98	85 51	STA \$51	Flags für Formatierung beendet
FD9A	A9 00	LDA #\$00	
FD9C	85 50	STA \$50	
FD9E	A9 01	LDA #\$01	Nummer der Rückmeldung
FDA0	4C 69 F9	JMP \$F969	'00, OK' ausgeben; Ende

FDA3 Spur löschen durch Beschreiben mit 10240 \$FF-Bytes.

FDA3	AD 0C 1C	LDA \$1C0C	
FDA6	29 1F	AND #\$1F	PCR auf Schreibbetrieb umschalten
FDA8	09 C0	ORA #\$C0	
FDA A	8D 0C 1C	STA \$1C0C	
FDAD	A9 FF	LDA #\$FF	Port für Schreib-/Lesekopf
FDAF	8D 03 1C	STA \$1C03	auf Ausgang
FDB2	8D 01 1C	STA \$1C01	\$FF zum Schreib-/Lesekopf
FDB5	A2 28	LDX #\$28	
FDB7	A0 00	LDY #\$00	
FDB9	50 FE	BVC \$FDB9	40*256 mal schreiben
FDBB	B8	CLV	
FDBC	88	DEY	
FDBD	D0 FA	BNE \$FDB9	
FDBF	CA	DEX	
FDC0	D0 F7	BNE \$FDB9	
FDC2	60	RTS	Ende; Schreibmodus an

FDC3 Eine in \$0621/0622 gegebene Anzahl von BYTE READY Signalen abwarten.

FDC3	AE 21 06	LDX \$0621	
FDC6	AC 22 06	LDY \$0622	
FDC9	50 FE	BVC \$FDC9	BYTE READY abwarten
FDCB	B8	CLV	
FDCC	CA	DEX	
FDCD	D0 FA	BNE \$FDC9	
FDCF	88	DEY	
FDD0	10 F7	BPL \$FDC9	
FDD2	60	RTS	

```

-----
FDD3                                     Fehlerausgang beim Formatieren.
FDD3 CE 20 06   DEC $0620   Versuchezaehler minus 1
FDD6 F0 03     BEQ $FDDB    Fehler, wenn Null
FDD8 4C 9C F9   JMP $F99C   weitermachen
FDDB A0 FF     LDY #$FF     Flag für Ende der Formatierung
FDDD 84 51     STY $51     setzen
FDDF C8        INY
FDE0 84 50     STY $50     Track für Formatierung löschen
FDE2 4C 69 F9   JMP $F969   Ende; Fehlernummer in A
-----
FDE5                                     Schiebt die ersten 69 ($45) Bytes in
                                         Puffer 0 um 69 ($45) nach oben, um am
                                         Anfang Platz zu bekommen.

FDE5 B9 00 03   LDA $0300,Y
FDE8 99 45 03   STA $0345,Y
FDEB 88         DEY
FDEC D0 F7     BNE $FDE5
FDEE AD 00 03   LDA $0300
FDF1 8D 45 03   STA $0345
FDF4 60        RTS
-----
FDF5                                     Holt den Inhalt des Ausweichpuffers in
                                         den aktuellen Puffer.

FDF5 A0 44     LDY #$44
FDF7 B9 BB 01   LDA $01BB,Y Byte aus Ausweichpuffer
FDFA 91 30     STA ($30),Y in Datenpuffer schreiben
FDFC 88         DEY
FDFD 10 F8     BPL $FDF7
FDFE 60        RTS
-----
FE00                                     Schaltet das PCR des DC vom Schreib- in
                                         den Lesemodus um.

FE00 AD 0C 1C   LDA $1C0C
FE03 09 E0     ORA #$E0
FE05 8D 0C 1C   STA $1C0C
FE08 A9 00     LDA #$00   Port für Schreib-/Lesekopf
FE0A 8D 03 1C   STA $1C03   auf Eingang
FE0D 60        RTS
-----
FE0E                                     Überschreibt eine Spur mit 10240 $55
                                         Bytes.

FE0E AD 0C 1C   LDA $1C0C
FE11 29 1F     AND #$1F   PCR auf Schreibbetrieb umschalten

```

```

FE13 09 C0      ORA  #$C0
FE15 8D 0C 1C   STA  $1C0C
FE18 A9 FF      LDA  #$FF      Fort für Schreib-/Lesebetrieb
FE1A 8D 03 1C   STA  $1C03      auf Ausgang
FE1D A9 55      LDA  #$55
FE1F 8D 01 1C   STA  $1C01      Byte zum Tonkopf
FE22 A2 28      LDX  #$28
FE24 A0 00      LDY  #$00
FE26 50 FE      BVC  $FE26      und 40*256 mal schreiben
FE28 B8         CLV
FE29 88         DEY
FE2A D0 FA      BNE  $FE26
FE2C CA         DEX
FE2D D0 F7      BNE  $FE26
FE2F 60         RTS

```

```

FE30                                     Wandelt die Bytes des Blockheaders der
                                         Binärform in die GCR-Codierung um und
                                         schreibt diese Werte in den
                                         Ausweichspeicher ($01BB-$01FF)

```

```

FE30 A9 00      LDA  #$00
FE32 85 30      STA  $30
FE34 85 2E      STA  $2E
FE36 85 36      STA  $36
FE38 A9 BB      LDA  #$BB
FE3A 85 34      STA  $34
FE3C A5 31      LDA  $31      Pufferadresse Hi
FE3E 85 2F      STA  $2F      übernehmen
FE40 A9 01      LDA  #$01
FE42 85 31      STA  $31
FE44 A4 36      LDY  $36
FE46 B1 2E      LDA  ($2E),Y
FE48 85 52      STA  $52
FE4A C8         INY
FE4B B1 2E      LDA  ($2E),Y
FE4D 85 53      STA  $53
FE4F C8         INY
FE50 B1 2E      LDA  ($2E),Y
FE52 85 54      STA  $54
FE54 C8         INY
FE55 B1 2E      LDA  ($2E),Y
FE57 85 55      STA  $55
FE59 C8         INY
FE5A F0 08      BEQ  $FE64

```

```

FE5C 84 36      STY $36
FE5E 20 D0 F6   JSR $F6D0   4 Bytes in 5 GCR-Bytes umwandeln
FE61 4C 44 FE   JMP $FE44   weitermachen

FE64 4C D0 F6   JMP $F6D0   4 Bytes in 5 GCR-Bytes umwandeln
-----
FE67                               System IRQ-Routine; wird direkt über
                               den Hardwarevektor angesprungen.

FE67 48         PHA
FE68 8A         TXA
FE69 48         PHA
FE6A 98         TYA           Prozessorregister retten
FE6B 48         PHA
FE6C AD 0D 18   LDA $180D   ATN-Signal vom seriellen Bus?
FE6F 29 02      AND #$02
FE71 F0 03      BEQ $FE76   verzweige, wenn nein
FE73 20 53 E8   JSR $E853   ATN-Flags setzen; RTS
FE76 AD 0D 1C   LDA $1C0D   Interrupt durch Timer 1?
FE79 0A         ASL
FE7A 10 03      BPL $FE7F   verzweige, wenn nein
FE7C 20 B0 F2   JSR $F2B0   IRQ-Routine für Disk-Controller
FE7F 68         PLA
FE80 A8         TAY
FE81 68         PLA           Prozessorregister zurückholen
FE82 AA         TAX
FE83 68         PLA
FE84 40         RTI
-----
FE85 12         Spurnummer des Directory (18)
FE86 04         Anzahl der Bytes/Spur in der BAM
FE87 04         BAM steht in 18,0 ab Position 4
FE88 90         Anfang des Diskettenamens in Block
                               18,0 bei Position 144
-----
FE89 56         V = VALIDATE oder COLLECT Befehl
FE8A 49         I = INITIALIZE Befehl
FE8B 44         D = DUPLICATE Befehl (n.v.)
FE8C 4D         M = MEMORY Befehle
FE8D 42         B = BLOCK Befehle
FE8E 55         U = USER Befehle
FE8F 50         P = POSITION oder RECORD Befehl
FE90 26         & = &-Befehl
FE91 43         C = COPY Befehl
FE92 52         R = RENAME Befehl

```

FE93 53 S = SCRATCH Befehl
 FE94 4E N = NEW oder HEADER Befehl

Lo Byte	Hi Byte	Adressen der Befehle
FE95 84	FEA1 ED	V = VALIDATE
FE96 05	FEA2 D0	I = INITIALIZE
FE97 C1	FEA3 C8	D = DUPLICATE (n.v.)
FE98 F8	FEA4 CA	M = MEMORY
FE99 1B	FEA5 CC	B = BLOCK
FE9A 5C	FEA6 CB	U = USER
FE9B 07	FEA7 E2	P = POSITION
FE9C A3	FEA8 E7	& = & Befehl
FE9D F0	FEA9 C8	C = COPY
FE9E 88	FEAA CA	R = RENAME
FE9F 23	FEAB C8	S = SCRATCH
FEA0 0D	FEAC EE	N = NEW

Bitmuster für Befehle

FEAD 51	%01010001	Kopieren einer Diskette
FEAE DD	%11011101	Umbenennen eines Files
FEAF 1C	%00011100	Löschen eines Files
FEB0 9E	%10011110	Formstieren einer Diskette
FEB1 1C	%00011100	Laden eines Files

Bytes der Betriebsarten

FEB2 52	R = READ; Lesen eines Files
FEB3 57	W = WRITE; Schreiben eines Files
FEB4 41	A = APPEND; Anhängen von Daten
FEB5 4D	M = MODIFY; Lesen eines offengebliebenen Files

Kürzel der Filetypen

FEB6 44	D = DELETED File
FEB7 53	S = SEQUENTIAL File
FEB8 50	P = PROGRAM File
FEB9 55	U = USER File
FEBA 4C	L = RELATIVE File

Bezeichnung der Filetypen im Directory

FEBB 44	FEC0 45	FEC5 4C	DEL
FEBC 53	FEC1 45	FEC6 51	SEQ
FEBD 50	FEC2 52	FEC7 47	PRG
FEBE 55	FEC3 53	FEC8 52	USR
FEBF 52	FEC4 45	FEC9 4C	REL

FECA 08	LED Maskenbyte für Laufwerk 0
FECB 00	LED Maskenbyte für Laufwerk 1(n.v.)

Wert für Fehlermeldungen bei Bit Kommandos

FECC 00
FECD 3F
FECE 7F
FECF BF
FED0 FF

Anzahl der Sektoren pro Spur

FED1 11	17 Sektoren auf Spur 35-31
FED2 12	18 Sektoren auf Spur 30-25
FED3 13	19 Sektoren auf Spur 24-18
FED4 15	21 Sektoren auf Spur 17-01

FED5 41	Formatkennzeichen der DOS-Version
FED6 04	Anzahl der Zonen auf Diskette mit unterschiedlichen Sektorzahlen pro Spur

Spurnummern bei denen ein Zonenwechsel stattfindet

FED7 24 Spur 36	= Ende der Zone 31-35 (4)
FED8 1F Spur 31	= Ende der Zone 25-30 <3)
FED9 19 Spur 25	= Ende der Zone 18-24 (2)
FEDA 12 Spur 18	= Ende der Zone 01-17 (1)

Steuerbytes für die Kopfdejustierung bei Leseproblemen

FEDB 01	Ein Halbschritt nach innen
FEDC FF	Ein Halbschritt nach außen
FEDD FF	Ein Halbschritt nach außen
FEDE 01	Ein Halbschritt nach innen
FEDF 00	Endekennzeichen

Hi Bytes der Adressen der Puffer

FEE0 03	Puffer 0 (\$0300-03FF)
FEE1 04	Puffer 1 (\$0400-04FF)
FEE2 05	Puffer 2 (\$0500-05FF)
FEE3 06	Puffer 3 (\$0600-06FF)
FEE4 07	Puffer 4 (\$0700-07FF)
FEE5 07	Puffer 5 (\$0700-07FF)

FEE6 FD	Prüfsumme für ROM Version
---------	---------------------------

```

-----
FEE7 6C 65 00  JMP ($0065) Sprungbefehl vom NMI
-----
FEEA 8D 00 1C  STA $1C00  LED einschalten
FEED 8D 02 1C  STA $1C02  Port A auf Ausgabe
FEF0 4C 7D EA  JMP $EA7D  Zurück zur RESET-Routine
-----
FEF3                                     Verzögerung für seriellen Bus
FEF3 8A          TXA
FEF4 A2 05      LDX #$05
FEF6 CA         DEX
FEF7 D0 FD      BNE $FEF6
FEF9 AA         TAX
FEFA 60         RTS
-----
FEFB                                     Unbenutzter Programmrest
FEFB 20 AE E9   JSR $E9AE
FEFE 4C 9C E9   JMP $E99C
-----
FF01                                     Einsprung vom UI Befehl
FF01 AD 02 02   LDA $0202
FF04 C9 2D      CMP #$2D
FF06 F0 05      BEQ $FF0D
FF08 38         SEC
FF09 E9 2B      SBC #$2B
FF0B D0 DA      BNE $FEE7
FF0D 85 23      STA $23
FF0F 60         RTS
-----
FF10                                     Dieser Bereich ist bei Floppies mit den
                                         ROMs der Serie -03 leer. Die neuen ROMs
                                         -05 enthalten folgende Programmteile:
FF10 8E 03 18   STX $1803
FF13 A9 02      LDA #$02  RESET für seriellen Bus
FF15 8D 00 18   STA $1800
FF18 A9 1A      LDA #$1A
FF1A 8D 02 18   STA $1802
FF1D 4C A7 EA   JMP $EAA7  zurück zur RESET-Routine
-----
FF20 AD 00 18   LDA $1800  Warten auf DATA IN Hi
FF23 29 01      AND #$01
FF25 D0 F9      BNE $FF20
FF27 A9 01      LDA #$01  Timer für Bus zurücksetzen

```


FF29 8D 05 18 STA \$1805
FF2C 4C DF E9 JMP \$E9DF zurück zur Busbedienung

FF2F AA ... Leerbereich; wird nicht benutzt
FFE5 ... AA

Tabelle der Systemsprungvektoren

FFE6 C6 C8	Formatierung einer Diskette	\$C8C6
FFE8 8F F9	Laufwerksmotor ausschalten	\$F98F
FFEA 5F CD	U1 UA Vektor; Block lesen	\$CD5F
FFEC 97 CD	U2 UB Vektor; Block schreiben	\$CD97
FFEE 00 05	U3 UC Vektor; Userprogramm	\$0500
FFF0 03 05	U4 UD Vektor; Userprogramm	\$0503
FFF2 06 05	U5 UE Vektor; Userprogramm	\$0506
FFF4 09 05	U6 UF Vektor; Userprogramm	\$0509
FFF6 0C 05	U7 UG Vektor; Userprogramm	\$050C
FFF8 0F 05	U8 UH Vektor; Userprogramm	\$050F
FFFA 01 FF	U9 UI Vektor; NMI-Vektor	\$FF01
FFFC A0 EA	U: UJ Vektor; RESET-Vektor	\$EAA0
FFFE 67 FE	IRQ-Vektor	\$FE67

Anhang III
Liste des gesamten
Befehlssatzes mit
Kurzbeschreibung

Anhang III: Liste des Befehlssatzes der 1541

Der "\$"-Befehl

dient dem Laden eines Directory von der Diskette. Er wird zusammen mit einem LOAD-Befehl zur Floppy geschickt, wobei die Syntax folgendermaßen lautet: LOAD"\$0",8 oder LOAD"\$1",8. Hinter dem '\$'-Zeichen wird also die Drivenummer angegeben. Sie kann beim Betrieb der 1541 entfallen, da hier nur ein Laufwerk zur Verfügung steht.

Der N-Befehl

dient dem Formatieren einer neuen Diskette. Will man auf einer schon einmal formatierten Diskette nur sämtliche Programme löschen, so läßt man die ID und das Komma im Befehlsstring einfach weg.

"N:diskname,id"

diskname - Name der neuen Diskette (max. 16 Zeichen)
Id - Diskettenidentifikation (besteht aus 2 Zeichen)

Der V-Befehl

dient dem 'Aufräumen' einer Diskette. Hierbei werden alle Blöcke auf der Diskette, die keinem Filenamen im Directory zugeordnet sind, in der BAM wieder freigegeben.

Der S-Befehl

dient dem Löschen eines Files im Directory. Wird als Filename ein '*' eingegeben, so werden alle Files auf der Diskette gelöscht. Steht nach einem oder mehreren Buchstaben ein '*', werden alle Files gelöscht, die mit der angegebenen Zeichenfolge beginnen.

"S:filename"

filename - Name des/der zu löschenden Files

Der I-Befehl

Mit dem I-Befehl kann eine Diskette 'von Hand' initialisiert werden. Dieser Befehl ist nur beim Direktzugriff auf die Diskette sinnvoll, da er sonst automatisch beim Diskettenwechsel erfolgt.

Der R-Befehl

dient dem Umbenennen eines Files. Seine Syntax lautet:

"R:neuer filename=alter filename"

filename - Name des entsprechenden Files auf Diskette

Der C-Befehl

Dieser Befehl ist normalerweise nur auf Diskettenstationen mit zwei Laufwerken sinnvoll. Er gestattet jedoch bei der 1541 das Duplizieren einer Datei, zum Beispiel um eine Sicherheitskopie anzufertigen.

"C:neuer filename=alter filename"

filename - Name des entsprechenden Files auf Diskette

Der D-Befehl

dient normalerweise der Anfertigung eines Backups auf Doppellaufwerken. Er ist bei der 1541 nicht implementiert.

Der P-Befehl

dient dem Positionieren auf einen bestimmten Datensatz (Record) in einer relativen Datei.

```
"P"CHR$(Kanal#) CHR$(NrLow) CHR$(NrHigh) CHR$(Stelle)
```

Kanal# - Kanalnummer der Datei (2-14)
NrLow - niederwertiges Byte der Recordnummer
NrHigh - höherwertiges Byte der Recordnummer
Stelle - Nummer des Bytes innerhalb des Records

Der '#'-Befehl

dient dem Eröffnen eines Direktzugriffskanals, um einzelne Blöcke auf der Diskette zu lesen oder zu beschreiben (siehe Kapitel 4.2.1).

```
OPEN File#, Geräte#, Kanal#, "#"
```

File# - logische Filenummer (0-127)
Geräte# - Gerätenummer der Floppy (8)
Kanal# - Nummer für Direktzugriffskanal (2-14)

Der BLOCK-READ-(U1)-Befehl

dient dem Lesen eines Blocks in den reservierten Pufferspeicher der Floppy (siehe Kapitel 4.2.2).

```
"U1" Kanal# Laufwerk# Track# Sektor#
```

Kanal# - Nummer des Direktzugriffskanals
Laufwerk# - Drivenummer (bei der 1541 immer 0)
Track# - Tracknummer des Blocks
Sektor# - Sektornummer des Blocks

Der BUFFER-POINTER-(B-P)-Befehl

dient dem Positionieren auf ein bestimmtes Byte des reservierten Pufferspeichers (siehe Kapitel 4.2.3).

"B-P" Kanal# Position#

Kanal# - Nummer des Direktzugriffskanals

Position# - Nummer des Bytes, auf das positioniert werden soll

Der BLOCK-WRITE-(U2)-Befehl

dient dem Schreiben eines Blocks aus dem reservierten Pufferspeicher direkt auf Diskette (siehe Kapitel 4.2.4).

"U2" Kanal# Laufwerk# Track# Sektor#

Kanal# - Nummer des Direktzugriffskanals

Laufwerk# - Drivenummer (bei der 1541 immer 0)

Track# - Tracknummer des Blocks

Sektor# - Sektornummer des Blocks

Der BLOCK-ALLOCATE-(B-A)-Befehl

dient dem Belegen eines soeben neu beschriebenen Blocks, damit beim nächsten Schreibzugriff auf Diskette kein überschreiben stattfinden kann (siehe Kapitel 4.2.5).

"B-A" Laufwerk# Track# Sektor#

Laufwerk# - Drivenummer (bei der 1541 immer 0)

Track# - Tracknummer des Blocks

Sektor# - Sektornummer des Blocks

Der BLOCK-FREE-(B-F)-Befehl

dient dem Freigeben eines bereits belegten Blocks in der BAM (siehe Kapitel 4.2.6).

"B-F" Laufwerke Track# Sektor#

Laufwerk# - Drivenummer (bei der 1541 immer 0)
Track# - Tracknummer des Blocks
Sektor# - Sektornummer des Blocks

Der MEMORY-READ-(M-R)-Befehl

dient dem Lesen von Speicherinhalten der Floppy (siehe Kapitel 4.2.7).

"M-R"CHR\$(ADL) CHR\$(ADH) CHR\$(Anzahl)

ADL - niederwertiges Byte der Speicheradresse
ADH - höherwertiges Byte der Speicheradresse
Anzahl - Anzahl der Bytes, die gelesen werden sollen

Der MEMORY-WRITE-(M-W)-Befehl

dient dem Schreiben von Bytes in den Speicher der Floppy, wobei auch mehrere Bytes hintereinander geschrieben werden können (siehe Kapitel 4.2.8).

"M-W"CHR\$(ADL) CHR\$(ADH) CHR\$(Anzahl) CHR\$(DATA1) CHR\$(DATA2)

ADL - niederwertiges Byte der Speicheradresse
ADH - höherwertiges Byte der Speicheradresse
Anzahl - Anzahl der Bytes, die gelesen werden sollen
DATA - Datenbyte, das geschrieben werden soll

Der MEMORY-EXECUTE-(M-E)-Befehl

dient der Ausführung eines Programms im Speicher der Floppy und zwar sowohl im ROM als auch im RAM (siehe Kapitel 4.2.9).

```
"M-E"CHR$(ADL) CHR$(ADH)
```

ADL - niederwertiges Byte der Speicheradresse
ADH - höherwertiges Byte der Speicheradresse

Der BLOCK-EXECUTE-(B-E)-Befehl

dient dem Starten eines Programms in einem Block, der zuvor von der Diskette geladen wird (siehe Kapitel 4.2.10).

```
"B-E" Kanal# Laufwerk# Track# Sektor#
```

Kanal# - Nummer des Direktzugriffskanals
Laufwerk# - Drivenummer (bei der 1541 immer 0)
Track# - Tracknummer des Blocks
Sektor# - Sektornummer des Blocks

Die USER-(U)-Befehle

dienen dem Programmstart bei bestimmten, oft verwendeten Stellen, die deshalb als Vektoren fest gespeichert sind (siehe Kapitel 4.3).

Der '&'-Befehl

dient, ähnlich dem B-E-Befehl, dem Ausführen eines Programms im Pufferspeicher der Floppy, nachdem das Programm vorher als '&'-File von der Diskette gelesen wurde (siehe Kapitel 4.4).

Anhang IV
Liste der Fehlermeldungen
des DOS 2.6

Anhang IV: Liste der Fehlermeldungen des DOS 2.6

00 OK (alles in Ordnung);

Diese Meldung wird vom DOS immer dann geschickt, wenn ein Befehl einwandfrei und fehlerlos ausgeführt werden konnte.

01 FILES SCRATCHED (keine Fehlermeldung):

Diese Meldung wird nach jedem SCRATCH-Befehl ausgegeben und gibt in einer weiteren Nummer die Anzahl der geSCRATCHten Files an. Es handelt sich hier um eine Kontrollmeldung.

20 READ ERROR (Blockheader nicht gefunden):

Der Header eines Datenblocks konnte vom Disk-Controller nicht ausfindig gemacht werden. Das kann bei der Angabe einer ungültigen Sektornummer oder bei einem zerstörten Blockheader passieren.

21 READ ERROR (SYNC-Markierung nicht rechtzeitig gefunden):

Es konnte innerhalb der Toleranzzeit keine SYNC-Markierung auf dem gewünschten Track gefunden werden. Dieser Fehler tritt bei einer defekten Diskette oder einem dejustierten Tonkopf bevorzugt auf. Auch eine nicht formatierte Diskette kann für diesen Fehler verantwortlich sein.

22 READ ERROR (Datenblock nicht gefunden):

Bei dieser Meldung konnte der Datenblock hinter dein Header nicht identifiziert werden. Hier handelt es sich zumeist um eine Fehlformatierung des entsprechenden Blocks, wobei das Datenblockkennzeichen nicht mit dem Wert in Speicherstelle \$38 der Zeropage übereinstimmt.

23 READ ERROR (Prüfsummenfehler im Datenblock):

Hier stimmt die Prüfsumme über den Datenblock nicht mit den gelesenen Werten überein. Der Block konnte zwar in den DOS-Puffer gelesen werden; es besteht jedoch die Gefahr einer defekten Diskette. Auch Erdungsprobleme der Floppy können durch diese Fehlermeldung angezeigt werden.

24 READ ERROR (Fehler bei der GCR-Recodierung);

Beim Recodieren des Datenblocks sind ungültige Werte aufgetreten, die die Leseelektronik nicht einwandfrei verarbeiten kann (mehr als 9 '1'-Bits oder mehr als 2 "0"-Bits). Auch diese Fehlermeldung kann Erdungsprobleme anzeigen.

25 WRITE ERROR (Fehler beim Verifizieren):

Bei der Vergleichskontrolle eines eben geschriebenen Blocks mit dem Pufferinhalt wurde ein Fehler entdeckt. Diese Meldung ist mit großer Wahrscheinlichkeit auf eine defekte Diskette zurückzuführen.

26 WRITE PROTECT ON:

Hier wurde versucht, auf eine Diskette zu schreiben, die eine Schreibschutzplakette trägt.

27 READ ERROR (Prüfsummenfehler im Blockheader):

Es wurde bei der Überprüfung der Headerprüfsumme ein Fehler entdeckt. Hier handelt es sich sehr wahrscheinlich um eine defekte Diskette oder um Erdungsprobleme.

28 WRITE ERROR (zu langer Block):

Hier wurde nach dem Schreiben eines Datenblocks in einer festgelegten Zeit nicht die SYNC-Markierung des nächsten Blockheaders gefunden. Diese Meldung zeigt eine fehlformatierte Diskette (Datenblock hat folgende SYNC-Markierung überschrieben) oder einen Hardware-Defekt an.

29 DISK ID MISMATCH:

Es wurde auf eine Diskette zugegriffen, die vorher nicht initialisiert worden ist. Bei dieser Fehlermeldung kann es sich aber auch um die Folge eines zerstörten Blockheaders handeln.

30 SYNTAX ERROR (allgemeiner Syntaxfehler):

Hier konnte ein gesendetes Kommando nicht interpretiert werden, weil entweder die Parameterübergabe falsch war oder das gegebene Kommando nicht existiert.

31 SYNTAX ERROR (ungültiger Befehl):

Das DOS war hier nicht in der Lage, einen Befehl zu erkennen. Das kann unter Umständen auf Leerzeichen vor dem Kommandowort hindeuten (Befehl muß immer an erster Position stehen).

32 SYNTAX ERROR (Befehlszeile zu lang):

Hier wurde eine Zeile mit einer Länge von mehr als 58 Zeichen zur Floppy geschickt.

33 SYNTAX ERROR (unerlaubte Verwendung eines 'Jokers'):

Es wurde ein Joker in einem Filenamem verwendet, obwohl das für den gewünschten Befehl nicht zulässig ist.

34 SYNTAX ERROR (Filename nicht gefunden):

Das DOS konnte in der Eingabezeile keinen Filenamem finden. Hierfür ist oft das Fehlen eines Doppelpunkts ':' verantwortlich.

39 SYNTAX ERROR (ungültiger Befehl):

Dieser Fehler kann auftreten, wenn ein Befehl, der über den Kommandokanal geschickt worden ist, vom DOS nicht interpretiert werden konnte.

50 RECORD NOT PRESENT:

Diese Fehlermeldung zeigt an, daß in einer relativen Datei über den letzten Record hinaus positioniert worden ist. Ist der nächste Dateizugriff ein Schreibzugriff, kann diese Meldung ignoriert werden, da eine Erweiterung automatisch stattfindet.

Eine weitere Funktion dieser Meldung zeigt sich bei den &-Files. Hier wird auf eine verkehrte Prüf summe hingewiesen.

51 OVERFLOW IN RECORD:

Hier wurde der Versuch unternommen, in einen Datensatz mehr als die zulässige Zeichenanzahl hineinzuschreiben.

Bei der Behandlung von &-Files bedeutet diese Meldung eine falsche Angabe über die Anzahl der Bytes im nächsten Abschnitt.

52 FILE TOO LARGE:

Eine Positionierung innerhalb einer relativen Datei zu deren Erweiterung ist nicht mehr möglich, da die Diskette voll ist.

60 WRITE FILE OPEN:

Diese Fehlermeldung erscheint, wenn ein Lesezugriff auf ein nicht ordnungsgemäß geschlossenes File stattfindet.

61 FILE NOT OPEN:

Es wird auf ein File zugegriffen, das vorher vom DOS nicht geöffnet worden war.

62 FILE NOT FOUND:

Das zum Lesen angeforderte File ist auf dem aktuellen Laufwerk nicht vorhanden.

63 FILE EXISTS:

Es soll ein File zum Schreiben geöffnet werden, das bereits auf Diskette existiert.

64 FILE TYPE MISMATCH:

Der angeforderte Filetyp stimmt nicht mit dem Filetyp im Directory überein.

65 NO BLOCK:

Diese Fehlermeldung zeigt an, daß ein Block mit dem B-A-Befehl belegt werden sollte, der bereits belegt ist. Die Track- und Sektornummer geben den nächsten freien Block an und sind 0, wenn alle höheren Blöcke bereits belegt sind.

66 ILLEGAL TRACK OR SECTOR:

Hier wurde versucht, auf einen ungültigen Track oder einen ungültigen Sektor zuzugreifen.

67 ILLEGAL TRACK OR SECTOR:

Hier zeigte der Linker eines Datenblocks auf eine ungültige Spur- oder Sektornummer.

70 NO CHANNEL:

Hier sind entweder alle Kanäle belegt, oder es wurde versucht, einen schon belegten Kanal zu reservieren.

71 DIR ERROR;

Hier stimmt das Verhältnis zwischen der Angabe der gesamten freien Blöcke und der Summe der freien Blöcke jedes Tracks in der BAM nicht. Dieser Fehler zeigt eine zerstörte BAM an.

72 DISK FULL:

Diese Fehlermeldung erscheint entweder, wenn alle Blöcke der Diskette belegt sind, oder wenn das Directory voll ist (144 Einträge bei der 1541).

73 CBM DOS V2.6 1541 (Einschalt- oder Fehlermeldung):

Es wurde versucht, mit einer Diskette anderen Formats zu arbeiten, oder die Floppy wurde soeben neu eingeschaltet.

74 DRIVE NOT READY:

Es wurde versucht, auf ein Laufwerk zuzugreifen, in dem sich keine Diskette befindet.

Anhang V

Programmlistings


```

10 rem steuerzeichen des commodore 64
20 rem tabelle dient der erleichterung
30 rem beim eintippen der listings.
40 rem
50 rem 'c=' ist die commodore-taste auf
60 rem     der tastatur links unten
70 rem
80 rem
90 rem
100 "{blk}" = ctrl + 1
110 "{wht}" = ctrl + 2
120 "{red}" = ctrl + 3
130 "{cyn}" = ctrl + 4
140 "{pur}" = ctrl + 5
150 "{grn}" = ctrl + 6
160 "{blu}" = ctrl + 7
170 "{yel}" = ctrl + 8
180 "{rvon}" = ctrl + 9
190 "{rvof}" = ctrl + 0
200 "{orng}" = c=  + 1
210 "{brn}" = c=  + 2
220 "{lred}" = c=  + 3
230 "{gry1}" = c=  + 4
240 "{gry2}" = c=  + 5
250 "{lgrn}" = c=  + 6
260 "{lblu}" = c=  + 7
270 "{gry3}" = c=  + 8
280 "{home}" = home
290 "{clr}" = clr/home
300 "{down}" = crsr down
310 "{up}" = crsr up
320 "{rght}" = crsr right
330 "{left}" = crsr left
340 "{$03}" = stop
350 "{F1}" = f1
360 "{F3}" = f3
370 "{F5}" = f5
380 "{F7}" = f7
390 "{F2}" = f2
400 "{F4}" = f4
410 "{F6}" = f6
420 "{F8}" = f8
430 "{del}" = del

```

```

10 rem verwaltung eines rezeptbuches
20 rem als beispiel fuer die
30 rem sequentielle und relative
40 rem datenspeicherung
50 rem
60 rem (w) 1985 by karsten schramm
70 rem
80 rem
90 rem
100 print "{clr}{grn}";chr$(14):poke53280,0:poke53281,0
110 print:print "{clr} **** Rezeptbuch 64 ****"
120 print:print:print "Hauptmenue:"
130 print "{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-Y}{CBM-
Y} "
140 print:print:print
145 print "{rvon} 1 {rvof} Datei neu anlegen ":print
150 print "{rvon} 2 {rvof} Neues Rezept eingeben":print
160 print "{rvon} 3 {rvof} Rezept einlesen ":print
170 print "{rvon} 4 {rvof} Rezept loeschen ":print
180 print "{rvon} E {rvof} Programmende ":print
190 geta$:ifa$="e"then60000
200 ifa$<"1"ora$>"4"then190
210 onval(a$)gosub 1000,2000,3000,4000
220 goto110
230 :
1000 rem
1010 rem datei neu anlegen
1020 rem
1030 print "{clr}Neues Anlegen der Datei:":print:print
1040 print "ACHTUNG! Alle bisherigen Rezepte werden":print
1050 print "geloescht!":print:print
1060 print "Sind Sie sicher?"
1070 geta$:ifa$<>"j"anda$<>"n"then1070
1080 ifa$="j"then1100
1090 return
1100 print "{clr}Neues Anlegen der Datei:":print:print
1110 z=100
1120 rem
1130 print:input "Nummer der Datei";a$
1140 n=val(a$)
1150 ifn<0orn>1000then1130
1155 gosub20000
1160 open1,8,2,"inhalt"+str$(n)+",1,"+chr$(41)

```

```

1170 open2,8,15
1180 print#2,"p"+chr$(2)chr$(z)chr$(0)chr$(1)
1190 print#1,chr$(255)
1200 get#2,a$:ifst<>64then1200
1210 close1:close2
1220 return
2000 rem
2010 rem neues rezept eingeben
2020 rem
2030 print"{clr}Eingabe eines neuen Rezepts:":print:print
2040 print"Name des Rezepts (max. 16 Zeichen):":print
2050 inputr$:iflen(r$)<1orlen(r$)>16then2030
2060 print:input"Nummer der Datei zum Ablegen";n$
2070 n=val(n$):ifn<1orn>1000then2060
2080 print:print:print"Allles richtig?"
2090 geta$:ifa$<>"j"anda$<>"n"then2090
2100 ifa$="n"then2030
2102 gosub10000
2110 open1,8,2,r$+",s,w"
2120 print"{clr}Geben Sie jetzt das Rezept ein!":print
2130 print"Bei jedem Zeilenende 'RETURN' druecken!":print
2135 print"'|' heisst ENDE!":print
2140 print"{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-
T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-
T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-
T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}{CBM-T}";:print
2150 inputa$:ifa$="|"then2180
2160 print#1,a$
2170 goto2150
2180 close1
2190 open1,8,2,"inhalt"+str$(n)+",l,"+chr$(41)
2200 open2,8,15
2210 print#2,"p"+chr$(2)chr$(p)chr$(0)chr$(1)
2220 print#1,r$
2230 close1:close2:return
3000 rem
3010 rem rezept einlesen
3020 rem
3030 print"{clr}Einlesen eines Rezepts:":print:print
3040 input"Dateinummer";n$
3050 n=val(n$):ifn<1orn>1000then3030
3060 print:print:print"Eingabe von {rvon}Z{rvof}ahl oder {rvon}N{rvof}ame ?"
3070 geta$:ifa$<>"z"anda$<>"n"then3070
3080 print:print:ifa$="n"then3180
3090 input"Nummer des Rezepts";x
3100 ifx<1orx>100then3090

```

```

3110 open1,8,2,"inhalt"+str$(n)+",l,"+chr$(41)
3120 open2,8,15
3130 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
3140 get#1,a$:ifa$<>chr$(255)then3150
3142 print:print"Diese Nummer ist nicht belegt!"
3144 print:print"Mit 'R' zum Menue":a$=""
3146 geta$:ifa$<>"r"then3146
3148 close1:close2:return
3150 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
3160 input#1,a$
3170 close1:close2:goto3200
3180 print:print:input"Name des Rezepts";a$
3190 iflen(a$)<1then3180
3200 open1,8,2,a$+",s,r"
3202 open2,8,15
3204 get#2,m$:ifm$<>"0"thenclose1:close2:print"File not found":goto3144
3210 print"{clr}Zum Weiterlesen Taste druecken!":print:print"Rezept:
";a$:print
3220 rem einlesen
3230 ifst=64then3270
3240 get#1,x$:printx$;
3250 geta$:ifa$=""then3250
3260 goto3230
3270 print:print:print"Mit 'R' zurueck zum Menue"
3280 geta$:ifa$<>"r"then3280
3290 close1:close2:return
4000 rem
4010 rem rezept loeschen
4020 rem
4030 print"{clr}Loeschen eines Rezepts":print:print
4040 input"Dateinummer";n
4050 ifn<lorn>1000then4040
4060 print:print:input"Name des Rezepts";r$
4070 iflen(r$)<1thenreturn
4080 print:print"Sind Sie sicher?"
4090 geta$:ifa$<>"j"anda$<>"n"then4090
4100 ifa$="j"then4120
4110 return
4120 open1,8,15,"s:"+r$:close1
4130 open1,8,2,"inhalt"+str$(n)+",l,"+chr$(41)
4140 open2,8,15
4150 forx=1to100
4160 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)

```



```

4170 get#1,x$:ifa$=chr$(255)then4200
4180 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
4190 input#1,x$:ifx$=r$then4220
4200 nextx
4210 print:print:print"Datei existiert nicht !!!":goto3144
4220 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
4230 print#1,chr$(255)+chr$(255)+chr$(255)
4240 close1:close2
4250 return
10000 rem
10010 rem auf volle datei pruefen
10020 rem
10030 open1,8,2,"inhalt"+str$(n)+",l,"+chr$(41)
10040 open2,8,15
10050 forx=1to100
10060 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
10070 get#1,a$:ifa$=chr$(255)then10130
10080 nextx
10090 print"{clr}Datei voll; keine Eingabe mehr moeglich"
10100 print:print"Mit 'R' zurueck ins Menue"
10110 geta$:ifa$<"r"then10110
10120 close1:close2:run
10130 p=x:close1:close2:return
20000 rem
20010 rem datei loeschen
20020 rem
20030 open1,8,2,"inhalt"+str$(n)+",l,"+chr$(41)
20040 open2,8,15
20045 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(100)+chr$(0)+chr$(1):print#1,chr$(255)
20050 forx=1to100
20060 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
20070 get#1,a$:ifa$=chr$(255)then20110
20080 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
20090 input#1,a$:printa$
20100 print#2,"s:"+a$
20110 nextx
20120 print#2,"s:inhalt"+str$(n)
20125 close1:close2
20130 return
60000 rem
60010 rem programmende
60020 rem
60030 print"{clr}Programmende:":print:print

```

```
60040 print"Sind Sie sicher?"
60050 geta$:ifa$<>"j"anda$<>"n"then60050
60060 ifa$="n"thenreturn
60070 print:print"Auf Wiedersehen !!!"
60080 sys64738
```

READY.

```
0 rem anzeige eines directory mit
1 rem einer unterroutine
2 rem ohne basic-programmverlust
3 rem
4 rem (w) 1985 by karsten schramm
5 rem
1000 open1,8,0,"$":get#1,a$:get#1,a$
1010 get#1,d$:get#1,a$:printval(d$);
1020 forx=0to27:get#1,a$:printa$;:next:print
1030 ifst=64then1080
1040 get#1,a$:get#1,a$
1050 get#1,zl$:get#1,zh$:printasc(zl$+chr$(0))+256*asc(zh$+chr$(0));
1060 forx=0to27:get#1,a$:printa$;:next:print
1070 goto1030
1080 close1
```

READY.

```

10 rem *****
20 rem * *
30 rem * disk-format-system *
40 rem * *
50 rem * (w) 1985 by koss *
60 rem * *
70 rem *****
80 data5657,5638,6947,7770,8264,7062,8578,6111,3989,3215,9192,10797
90 data8104,8232,8308,3524,3180,5204,4577
100 data0,14,8,10,0,158,32,50,48,54,52,32,32,0,0,0,162,64,160,8,134,2,132,3
110 data162,0,160,192,134,4,132,5,160,0,162,5,177,2,145,4,200,208,249,230,3
120 data230,5,202,208,242,120,169,242,141,50,3,169,195,141,51,3,88,96,234,234
130 data165,10,201,36,144,7,169,18,133,67,76,19,5,32,75,242,133,67,169,0,133
140 data27,160,0,162,0,165,57,153,0,3,200,200,165,27,153,0,3,200,165,10,153
150 data0,3,200,165,19,153,0,3,200,165,18,153,0,3,200,169,15,153,0,3,200,153
160 data0,3,200,169,0,89,250,2,89,251,2,89,252,2,89,253,2,153,249,2,230,27
170 data165,27,197,67,144,190,169,3,133,49,152,72,138,157,0,7,232,208,250,32
180 data48,254,104,168,136,32,229,253,32,245,253,169,7,133,49,32,233,245,133
190 data58,32,143,247,169,0,133,50,32,14,254,169,255,141,1,28,162,5,80,254
200 data184,202,208,250,162,10,164,50,80,254,184,185,0,3,141,1,28,200,202,208
210 data243,162,9,80,254,184,169,85,141,1,28,202,208,245,169,255,162,5,80,254
220 data184,141,1,28,202,208,247,162,187,80,254,184,189,0,1,141,1,28,232,208
230 data244,160,0,80,254,184,177,48,141,1,28,200,208,245,169,85,162,8,80,254
240 data184,141,1,28,202,208,247,165,50,24,105,10,133,50,198,27,208,149,80
250 data254,184,80,254,184,32,0,254,169,200,133,31,169,0,133,48,169,3,133,49

```

260 data165,67,133,27,32,86,245,162,10,160,0,80,254,184,173,1,28,209,48,208
270 data14,200,202,208,242,24,165,48,105,10,133,48,76,53,6,198,31,208,209,169
280 data6,76,211,253,32,86,245,160,187,80,254,184,173,1,28,217,0,1,208,231
290 data200,208,242,162,252,80,254,184,173,1,28,217,0,7,208,215,200,202,208
300 data241,198,27,208,176,76,158,253,160,0,185,224,6,153,0,2,200,204,223,6
310 data144,244,173,223,6,141,116,2,173,222,6,141,123,2,169,0,133,127,32,0
320 data193,172,123,2,185,0,2,133,18,185,1,2,133,19,32,7,211,169,26,141,5,28
330 data169,192,133,0,165,0,48,252,174,220,6,134,10,169,224,133,2,165,2,48
340 data252,201,2,176,12,232,236,221,6,144,236,32,64,238,96,234,234,162,2,76
350 data10,230,0
360 data0,0
370 data162,0,32,135,194,160,0,32,207,255,201,13,240,8,153,224,193,200,192
380 data16,144,241,169,44,153,224,193,200,140,222,193,162,71,32,135,194,162
390 data0,32,207,255,201,13,240,9,153,224,193,200,232,224,2,144,240,140,223
400 data193,162,83,32,135,194,32,207,255,133,250,32,207,255,133,251,169,0,133
410 data208,162,98,32,135,194,32,207,255,133,252,32,207,255,133,253,169,0,133
420 data208,165,250,166,251,32,4,196,141,220,193,165,252,166,253,32,4,196,141
430 data221,193,238,221,193,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234
440 data234,234,76,147,194,189,77,195,240,6,32,210,255,232,208,245,96,169,13
450 data32,210,255,169,13,32,210,255,169,0,162,192,133,167,134,168,169,0,162
460 data5,133,169,134,170,169,8,32,177,255,169,111,32,147,255,169,77,32,168
470 data255,169,45,32,168,255,169,87,32,168,255,160,0,165,169,32,168,255,165

```

480 data170,32,168,255,169,30,32,168,255,177,167,32,168,255,200,192,30,144
490 data246,32,174,255,24,165,167,105,30,133,167,144,3,230,168,24,165,169,166
500 data170,105,30,133,169,144,2,230,170,224,7,144,173,201,0,144,169,169,8
510 data32,177,255,169,111,32,147,255,169,77,32,168,255,169,45,32,168,255,169
520 data69,32,168,255,169,96,32,168,255,169,6,32,168,255,32,174,255,169,0,133
530 data144,169,8,32,180,255,169,111,32,150,255,32,165,255,32,210,255,36,144
540 data80,246,32,171,255,76,220,195,0,0,0,0,0,147,32,32,32,32,32,32,42
550 data42,42,32,68,73,83,75,45,70,79,82,77,65,84,45,83,89,83,84,69,77,32,42
560 data42,42,13,13,13,32,40,67,41,32,49,57,56,53,32,66,89,32,75,79,83,83,32
570 data32,32,13,13,13,68,73,83,75,78,65,77,69,58,32,0,13,13,68,73,83,75,45
580 data73,68,58,32,0,13,13,70,82,79,77,32,84,82,65,67,75,58,36,0,13,13,84
590 data79,32,84,82,65,67,75,58,36,0,13,13,65,78,79,84,72,69,82,32,70,79,82
600 data77,65,84,32,40,89,47,78,41,32,63,32,13,13,0,0,0,0,0,32,41,196,162,111
610 data32,135,194,32,228,255,240,251,201,89,208,3,76,0,194,96,0,165,183,240
620 data3,76,237,245,32,0,194,169,1,162,0,160,0,24,96,133,2,134,3,165,2,201
630 data65,144,3,24,105,9,41,15,10,10,10,10,133,2,165,3,201,65,144,3,24,105
640 data9,41,15,5,2,133,2,96,169,242,141,50,3,169,195,141,51,3,96,0
1000 rem
1010 rem **** datas initialisieren
1020 rem
1030 restore:print:print:print"datas werden ueberprueft !!!":print:print
1040 clr:dimp(19):dimw(19)
1050 forx=0to18:readp(x):p=p+p(x):next
1060 ifp<>124349thenprint"pruefsummenfehler":print:print:list 80-90
1070 forx=0to18:fory=0to59:reada:w(x)=w(x)+a:nexty

```

```
1080 ifw(x)<>p(x)then1150
1090 nextx
1100 print:print"die datas sind ok und werden":print:print"abgespeichert!"
1110 restore:forx=0to18:reada:next
1120 forx=0to1139:reada:pokex+2048,a:next
1130 poke45,119:poke174,119:poke46,12:poke175,12:clr
1140 print:print"mit 'save' abspeichern!":print:end
1150 rem fehlerbehandlung
1160 print:print"fehler in den datas"x*60" bis"x*60+59" !":z=int(x*600/17.8)
1170 print:print:print"das entspricht in etwa den          {down}zeilen
ab"z
1180 end
```

READY.

```

0 rem nachtraegliches schliessen eines
1 rem files.
2 rem soll ein file geschlossen werden,
3 rem so ist nach dem filenamen ein 'j'
4 rem einzugeben.
5 rem soll beendet werden, so geben sie
6 rem 'e' ein.
7 rem soll zum naechsten filenamen ge-
8 rem gangen werden, so tippen sie 'n'.
9 rem
1000 mm=0
1010 mm=mm+1:dd$="":gosub1120
1020 ifdd$=nn$thenend
1030 printmid$(dd$,4,16):inputaa$
1040 ifaa$="e"thenend
1050 ifaa$="n"then1010
1060 hh$=left$(dd$,1)
1070 hh$=chr$(asc(hh$)or2^7)
1080 dd$=hh$+right$(dd$,29)
1090 gosub1330
1100 goto1010
1110 end
1120 rem
1130 rem holen des eintrags
1140 rem
1150 open15,8,15:open8,8,8,"#"
1160 nn$="":fori=1to30:nn$=nn$+chr$(0):nexti
1170 xx=int((mm-1)/8)
1180 print#15,"u1 8 0 18 0"
1190 forzz=1toxx+1
1200 print#15,"b-p 8 0"
1210 get#8,tt$:tt=asc(tt$+chr$(0))
1220 get#8,ss$:ss=asc(ss$+chr$(0))
1230 iftt=0thendd$=nn$:goto1310
1240 print#15,"u1 8 0";tt;ss
1250 nextzz
1260 pp=mm-(xx*8):pp=(pp-1)*32+2
1270 print#15,"b-p 8";pp
1280 forzz=1to30:get#8,zz$
1290 ifzz$=""thenzz$=chr$(0)
1300 dd$=dd$+zz$:nextzz
1310 close8:close15
1320 return

```



```
1330 rem
1340 rem zurueckschreiben des eintrags
1350 rem
1360 open15,8,15:open8,8,8,"#"
1370 xx=int((mm-1)/8)
1380 print#15,"u1 8 0 18 0"
1390 forzz=1toxx+1
1400 print#15,"b-p 8 0"
1410 get#8,t$:tt=asc(t$+chr$(0))
1420 get#8,s$:ss=asc(s$+chr$(0))
1430 iftt=0then1500
1440 print#15,"u1 8 0";tt;ss
1450 nextzz
1460 pp=mm-(xx*8):pp=(pp-1)*32+2
1470 print#15,"b-p 8";pp
1480 print#8,dd$;
1490 print#15,"u2 8 0";tt;ss
1500 close8:close15
1510 return
```

READY.

```

10 remeddi - diskmonitor/editor
20 rem          von
30 remkarsten schramm (w) 1984
40 rem
50 print"{clr}{blk}":poke53280,14:poke53281,14
60 gosub1340
70 open1,8,15,"i0":open2,8,2,"#"
80 print"{clr} e d d i - hauptmenue"
90 he$="byte      dec  hex  bin      asc":poke650,128
100 print" EEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEE":print
110 print"  ' ' - disk-status":print
120 print"(f1) - scrolling vorwaerts":print
130 print"(f2) - scrolling rueckwaerts":print
140 print"(f3) - block lesen":print
150 print"(f4) - block schreiben":print
160 print"(f5) - editor einschalten":print
170 print"(f6) - diskette wechseln":print
180 print"(f7) - rueckkehr ins menue":print
190 print"(f8) - programmende"
200 po=1:goto 1170
210 rem eddi an
220 x=0:y=0
230 fory=eto255step16
240 po=2:print"{clr}editor-modus fuer track"t" sektor"s
250 print:printhe$:print
260 forx=ytoy+15:printx:nextx
270 print"{home}{down}{down}{down}":forx=ytoy+15
280 da=peek(50000+x):gosub1010:printx,ou$
290 input"{up}{rht}{rht}{rht}{rht}{rht}{rht}{rht}{rht}";in$
300
ifleft$(in$,1)=""~"thenprint"{home}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}":goto1170
310
ifleft$(in$,1)=""□"thenprint"{home}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}{down}":
goto350
320 da=val(left$(in$,3)):ifda>255ordda<0thenprint"{up}{up}":goto280
330 poke50000+x,da
340 nextx:print
350 print"eingabe ?";
360 geta$:ifa$=""then360
370 ifa$="{F1}"then410
380 ifa$="{F2}"then470
390 ifa$<>" "thennexty
400 po=1:goto1170

```

```

410 print "{home}{down}{down}{down}":printe".....???"
420 geta$:ifa$=""then420
430 ifa$="{F2}"then470
440 ifa$<="{F1}"then230
450 e=e+16:ife>255thene=0
460 goto410
470 print "{home}{down}{down}{down}":printe".....???"
480 geta$:ifa$=""then480
490 ifa$="{F1}"then410
500 ifa$<="{F2}"then230
510 e=e-16:ife<0thene=240
520 goto470
530 rem diskettenwechsel
540 print "{clr}bitte neue diskette einlegen"
550 geta$:ifa$=""then550
560 run
570 rem block read
580 po=2:print "{clr} block lesen":print:print
590 input "track, sektor ";t,s
600 ift<1ort>35then580
610 print#1,"u1 2 0"t;s
620 ifst<>0thenprint:goto1170
630 print#1,"b-p 2 0"
640 sys49152:e=0:x=0:y=0:goto770
650 fory=eto255step16
660 print "{clr}track"t" sektor"s
670 print:printhe$:print
680 forx=ytoy+15:da=peek(50000+x):gosub1010:printx,ou$:nextx
690 goto1170
700 rem block write
710 po=1:print:print:input "{clr}{red}track, sektor";t,s:print "{blk}"
720 print#1,"b-p 2 0"
730 sys49177
740 print#1,"u2 2 0"t;s
750 goto1170
760 rem scroll forward
770 e=x:ife>255thenx=0:e=0
780 print "{clr}track"t" sektor"s
790 print:printhe$:print
800 da=peek(50000+e):gosub1010:printe,ou$
810 x=x+16
820 geta$:ifa$=""then820
830 ifa$="{F1}"then770
840 ifa$="{F2}"thenx=x-16:goto880

```

```

850 ifa$="{F5}"then210
860 goto650
870 rem scroll backward
880 e=x:ife<0thene=240:x=240
890 print"{clr}track"t" sektor"s
900 print:printhe$:print
910 da=peek(50000+e):gosub1010:printe,ou$
920 x=x-16
930 geta$:ifa$=""then930
940 ifa$="{F2}"then880
950 ifa$="{F1}"thenx=x+16:goto770
960 ifa$="{F5}"then210
970 goto650
980 rem bereitstellung des strings
990 rem da/da$ sind ausgabewerte          h$,d$,b$,c$ sind zwischenwerte
1000 rem ou,ou$ sind endergebnisse
1010 ifda>31andda<128ordda>159andda<256thenc$=chr$(da):goto1030
1020 c$="."
1030 xx$="000":d$=right$(str$(da),len(str$(da))-1)
1040 d$=left$(xx$,3-len(d$))+d$
1050 xx$="123456789abcdef":h$=""
1060 hh=int(da/16):hl=da-hh*16
1070 ifhhthenh$=h$+mid$(xx$,hh,1):goto1090
1080 h$=h$+"0"
1090 ifhlthenh$=h$+mid$(xx$,hl,1):goto1110
1100 h$=h$+"0"
1110 b$="":forq=7to0step-1
1120 if(daand(2^q))<>0thenb$=b$+"1":next:goto1140
1130 b$=b$+"0":next
1140 ou$=d$+" "+h$+" "+b$+" "+c$
1150 return
1160 end
1170 rem get kommando
1180 print:print"kommando ? ";
1190 print"{left}{CBM-B}";:forw=1to75:getko$:ifko$<>""then1240
1200 nextw
1210 print"{left}{rvon}{CBM-B}{rvof}";:forw=1to75:getko$:ifko$<>""then1240
1220 nextw
1230 goto1190
1240 ifko$="`"then1300
1250 if asc(ko$)>140orasc(ko$)<133then1190
1260 ko=asc(ko$)-132
1270 on po goto1280,1290,1400

```

```
1280 on ko goto1190,570,210,80,1190,700,530,1400
1290 on ko goto760,570,210,80,870,700,530,1400
1300 print
1310 get#1,a$:printa$;:ifst<>64then1310
1320 goto 1170
1330 end
1340 data160,0,169,8,32,9,237,169,98,32,199,237,32,19,238,153,80,195,200
1350 data208,247,32,239,237,96,160,0,169,8,32,12,237,169,98,32,185,237
1360 data185,80,195,32,221,237,200,208,247,32,254,237,96,0,0
1370 restore:forz=1to51:reada:poke49151+z,a:next
1380 rem get:49152; write:49177
1390 return
1400 print:print:print"{lblu}auf wiedersehen
!!!":print:poke53280,14:poke53281,6
1410 end
```

READY.

```

0 rem dieses programm testet die
1 rem schreibschutzlichtschranke und
2 rem zeigt deren zustand mit der led
3 rem des laufwerks an.
4 rem
5 rem floppy muss nach dem test
6 rem ausgeschaltet werden, da der test
7 rem aus einer endlosschleife besteht!
8 rem
9 rem (w) 1985 by karsten schramm
10 goto80
20 , 0300 ad 00 1c lda $1c00
30 , 0303 29 10 and #$10
40 , 0305 4a lsr
50 , 0306 8d 00 1c sta $1c00
60 , 0309 4c 00 03 jmp $0300
70 :
80 open1,8,15
90 forx=0to11:reada
100 print#1,"m-w"chr$(x)chr$(3)chr$(1)chr$(a):next
110 print#1,"m-e"chr$(0)chr$(3)
120 data173,0,28,41,16,74,141,0,28,76,0,3

```

READY.

```

0 rem   programm zum erzeugen eines
1 rem       22, read error
2 rem       in beliebigem sektor
3 rem
4 rem   von karsten schramm 09.01.1985
5 rem
6 rem
7 rem   programm wird auch in speicher
8 rem       ab $8000 abgelegt.
9 rem
10 poke56,31:poke52,31:clr:open1,8,15,"i"
20 forx=0to80:reada:poke32768+x,a:next
30 input"track fuer error 22";t
40 input"sektor fuer error 22";s
50 poke32777,t:poke32834,t:poke32781,s
60 restore
70 forx=0to80:reada:print#1,"m-w"chr$(x)chr$(5)chr$(1)chr$(a):nextx
80 print:print:print"programm startet"
90 print#1,"m-e"chr$(64)chr$(5):close1:end
100 data 165,18,133,22,165,19,133,23,169,35,133,24,169,1,133,25,32,39
110 data 245,32,86,245,173,12,28,41,31,9,192,141,12,28,169,255,141,3,28
120 data 169,85,141,1,28,80,254,184,80
130 data 254,184,80,254,184,32,0,254,76
140 data 158,253,234,234,234,234,234,234
150 data 234,234,169,35,133,10,169,224,133,2,165,2,48,252,96,0,0,0

```

READY.

```

0 rem   programm zum erzeugen eines
1 rem       23, read error
2 rem       in beliebigem sektor
3 rem
4 rem   von karsten schramm 09.01.1985
5 rem
6 rem
7 rem   programm wird auch in speicher
8 rem       ab $8000 abgelegt.
9 rem
10 poke56,31:poke52,31:clr:open1,8,15,"i"
20 forx=0to80:reada:poke32768+x,a:next
30 input"track fuer error 23";t
40 input"sektor fuer error 23";s
50 poke32777,t:poke32834,t:poke32781,s
60 restore
70 forx=0to80:reada:print#1,"m-w"chr$(x)chr$(5)chr$(1)chr$(a):nextx
80 print:print:print"programm startet"
90 print#1,"m-e"chr$(64)chr$(5):close1:end
100 data 165,18,133,22,165,19,133,23,169,35,133,24,169,0,133,25,32,39
110 data 245,32,86,245,162,0,202,208,253
120 data 173,12,28,41,31,9,192,141,12,28,169,255,141,3,28,169,85,141,1
130 data 28,80,254,184,80,254,184,80,254,184,32,0,254,76,158,253,234,234
140 data 234,169,35,133,10,169,224,133,2,165,2,48,252,96,0,0,0

```

READY.


```

0 rem block-scanner
1 rem dieses programm tastet die
2 rem reihenfolge von bloecken eines
3 rem bestimmten tracks ab und zeigt
4 rem diese an.
5 rem programm steht ab $9200.
6 rem
7 rem          scanner
8 rem (w) 1985 by karsten schramm
9 rem
10 print"{clr}{blk}{down}          b l o c k  s c a n n e r  "
20 print"          EEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEE"
30 restore:forx=0to125:reada:poke37376+x,a:next
40 poke56,128:poke52,128:clr
50 poke53280,14:poke53281,14
60 print:print:input"track";t
70 open1,8,15:open2,8,2,"#":print#1,"u1 2 0";t;0:poke37376+106,t
80 ift<36thensa=16
90 ift<31thensa=17
100 ift<25thensa=18
110 ift<18thensa=20
120 print:print"installing program":print
130 forx=0to125:a=peek(37376+x):print#1,"m-w"chr$(x)chr$(3)chr$(1)chr$(a):next
140 input"want to scan ";a$:ifa$<>"y"thenend
150 print#1,"m-e"chr$(105)chr$(3)
160 print#1,"m-r"chr$(0)chr$(4)chr$(21)
170 forx=20to0step-1:get#1,a$:poke32768+x,asc(a$+chr$(0)):next
180 print"{clr}":print
190 print"an stelle 0      steht sektor"peek(32768+sa-1)
200 print"an stelle 1      steht sektor"peek(32768+sa)
210 forx=0tosaa-2:a=peek(32768+x)
220 print"an stelle"x+2 tab(14)" steht sektor"a
230 nextx
240 geta$:ifa$=""then240
250 close2:close1:run
260 data165,0,41,2,208,3,76,158,253,169,82,133,36,162,0,32,86,245,80,254,184
270 data173,1,28,197,36,208,243,80,254,184,173,1,28,149,37,232,224,7,208,243
280 data32,151,244,165,25,201,0,208,215,169,21,133,12,162,0,169,82,133,36,32

```

```
290 data86,245,80,254,184,173,1,28,197,36,208,243,80,254,184,173,1,28,149,37
300 data232,224,7,208,243,32,151,244,165,25,166,12,157,0,4,198,12,16,210,76
310 data158,253,234,234,169,1,133,6,133,34,169,226,133,0,165,0,48,252,76,34
320 data235,0,0,0,0
```

READY.

```

0 rem programm zum spezialformatieren
1 rem eines tracks.
2 rem erlaubt abaenderung saemtlicher
3 rem header-parameter und vertauschung
4 rem der reihenfolge der sektoren
5 rem auf diskette
6 rem
7 rem          format one track
8 rem (w) 1985 by karsten schramm
9 rem
10 poke56,128:poke52,128:clr
20 restore:forx=0to127:reada:poke37120+x,a:next
30 poke53280,14:poke53281,14
40 print:print"{clr}{blk}          f o r m a t   o n e   t r a c k"
50 print"          EEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEEE"
60 print:print:print
70 input"track ";t:print
80 ift<1ort>35thenrun
90 ift<36thensa=17:k=11
100 ift<31thensa=18:k=10
110 ift<25thensa=19:k=9
120 ift<18thensa=21:k=9
130 open1,8,15,"i"
140 print#1,"m-r"chr$(18)chr$(0)chr$(2)
150 get#1,i1$,i2$
160 print"id1 ist jetzt : "asc(i1$+chr$(0)),i1$
170 print"id2 ist jetzt : "asc(i2$+chr$(0)),i2$
180 print:print:input"neue id fuer gewaehlten track (i1,i2) ";i1,i2
190 poke252,t:poke253,0:poke254,i2:poke255,i1:poke2,sa
200 poke37238,k:poke37240,sa:poke37221,sa:poke37217,t
210 sys(9*4096+256)
220 print:input"sollen sektoren vertauscht werden ";a$
230 ifa$<>"j"then330
240 forc=32768to33023:pokec,0:next:print"{clr}"
250 print"{home}track"t" :":print
260 forx=0tosa-1
270 print"stelle"x;:input"sektor ";y
280 forz=0to7:poke32768+x*8+z,peek(36864+y*8+z):nextz
290 nextx
300 input"{down}alles richtig ";a$
310 ifa$<>"j"then250

```

```

320 forc=0to255:poke36864+c,peek(32768+c):next
330 forx=0to50:a=peek(37200+x)
340 print#1,"m-w"chr$(x)chr$(6)chr$(1)chr$(a)
350 nextx
360 print:print"soll formatiert werden?"
365 input"n' fuer headermanipulation";a$
370 ifa$<>"j"then530
380 print"{clr} formatierung startet bei 0 !!!"
390 forc=0to192:print"{home}{down}{down}
{left}{left}{left}{left}{left}"192-c
400 print#1,"m-w"chr$(c)chr$(3)chr$(1)chr$(peek(36864+c)):next
410 print:print:print
420 print#1,"m-e"chr$(16)chr$(6)
430 get#1,a$:printa$;:ifst<>64then430
440 print"{clr}{down}testen von track"t
450 print:open2,8,2,"#"
460 forx=0tosa-1
470 print#1,"u1 2 0";t;x:printx,
480 get#1,a$:printa$;:ifst<>64then480
490 nextx
500 close2:close1
510 geta$:ifa$=""then510
520 run
530 print"{clr} headermanipulation":print:print
540 print"welcher header (0 -"(sa-1)");:inputa
550 ifa<0ora>=sathen530
560 print:print:x=36864+a*8
570 print"headercode
"peek(x);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";hc:pokex,hc
580 print"id 1
"peek(x+5);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";i1:pokex+5,i1
590 print"id 2
"peek(x+4);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";i2:pokex+4,i2
600 print"track
"peek(x+3);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";tr:pokex+3,tr
610 print"sektor
"peek(x+2);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";sk:pokex+2,sk
620 print"paritaet
"peek(x+1);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";pr:pokex+1,pr
630 print"luecke 1
"peek(x+6);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";fr:pokex+6,fr
640 print"luecke 2
"peek(x+7);:input"{left}{left}{left}{left}{left}{left}";fr:pokex+7,fr
650 print:input"noch ein header";a$:ifa$="j"then530
660 goto220
670 data169,0,133,253,160,0,169,8,153,0,144,200,200,165,253,153,0,144,200,165
680 data252,153,0,144,200,165,254,153,0,144,200,165,255,153,0,144,200,169,15
690 data153,0,144,200,153,0,144,200,169,0,89,250,143,89,251,143,89,252,143
700 data89,253,143,153,249,143,230,253,165,253,197,2,144,190,96,0,0,0,0,0,0

```

```
710 data0,160,176,162,0,169,35,133,81,76,132,252,0,0,0,0,0,169,1,133,12,169
720 data21,133,67,32,7,211,32,0,193,76,218,200,0,0,0,0,0,9,0,21,0,0,0,0,0
730 data0
```

READY.

Stichwortverzeichnis

&-File..... 70ff

A

ADH..... 64ff
ADL..... 64ff
ASC..... 60
ATN IN..... 80
ATN OUT..... 80
ATN-Leitung..... 138, 159
ATN-Signal..... 85, 87
Abfrage der Lichtschranke unterbinden..... 152f
Adresse..... 14, 64ff, 77
Adressbus..... 137
Anfügen von Daten..... 25
Anlegen einer Datei..... 58
Anschlag des Tonkopfes..... 150, 153
Anzahl der Bytes, im Programm..... 70
Anzahl, Sektoren pro Track..... 37
Anzahl, der Blöcke eines Files..... 47
Anzahl, der Bytes eines Blocks..... 38f, 51
Anzahl, der Tracks..... 162
Append..... 26, 27
Arbeiten mit ungültigen Spuren..... 133
Arbeitspuffer..... 78
Arbeitsweise des 6502 Mikroprozessors..... 83
Arten der Datenspeicherung..... 36
Aufbau, der BAM..... 39
Aufbau, der Datenblöcke relativer Files..... 50
Aufbau, der Side-Sektor-Blöcke..... 50f
Aufbau, des Directory..... 43
Aufbau, einer Spur..... 37
Aufbau, einer neu formatierten Diskette..... 35
Aufbau, eines S-Fi-les..... 70ff
Aufbau, eines Blockheaders..... 102
Aufbau, eines Datenblocks..... 103
Aufbau, eines Fileeintrags..... 44ff
Aufbau, eines Sektors..... 38, 101
Aufbau, von DEL-Files..... 52

Aufbau, von PRG-Files.....	48
Aufbau, von REL-Files.....	49
Aufbau, von SEQ-Files.....	48
Aufbau, von USR-Files.....	49
Aufgaben des DOS.....	82
Aufschrauben der Floppy.....	92
Aufzeichnung, auf Diskette.....	114
Aufzeichnung, von Daten.....	101
Aufzeichnungskapazitäten.....	41
Ausführen von Programmen.....	91
Ausführung von Befehlen.....	18, 82
Ausgangszustand.....	16
Auswertung von Befehlen.....	82, 83
Autostart-Routine.....	158
Änderung der Gerätenummer.....	65, 150

B

BAM.....	39ff, 62f
BC.....	79, 85, 87
BUMP.....	96
BYTE-READY-Leitung.....	118
Befehl, #.....	58f
Befehl, &.....	69ff
Befehl, BLOCK-ALLOCATE.....	62, 157
Befehl, BLOCK-EXECUTE.....	67
Befehl, BLOCK-FREE.....	63
Befehl, BLOCK-READ.....	59, 157
Befehl BLOCK-WRITE.....	61, 157
Befehl BUFFER-POINTER.....	61
Befehl INITIALIZE.....	97
Befehl MEMORY-EXECÜTE.....	66
Befehl MEMORY-READ.....	64
Befehl MEMORY-WRITE.....	65
Befehl NEW.....	17
Befehl POSITION.....	30, 32
Befehl REPLACE.....	45, 47, 158
Befehl SCRATCH.....	121
Befehl U1.....	59
Befehl U2.....	61
Befehl USER.....	68
Befehl VALIDATE.....	26, 122
Befehle, für Direktzugriff.....	57ff

Befehlssatz	57, 91, 381
Befehlsstrings	78
Behandlung der Floppy	153
Belegung, der Bytes im Directory	44
Belegung, der Pufferspeicher	78
Belegung, einer Diskette	36
Benutzerpuffer	78
Berechnung, Gesamtanzahl der Datensätze	52
Berechnung, der Prüfsumme bei &-Files	71
Betriebsart eines Files	25-27
Betriebssystem	13
Bewegung des Tonkopfes	96
Binär-GCR-Konvertierung	108ff
Binärcode	108ff
Bitkombinationen	110
Bitmuster der BAM	40
Blinken der Leuchtdiode	18, 31
Block	19, 39, 58ff
Block Availability Map	39, 41
Block, lesen	59
Block, schreiben	61
Block-Befehle	59ff
Blockbelegungsplan	39
Blockheader	101, 126
Blockheaderkennzeichen	102
Bus, parallel	137
Bus, seriell	14, 137
Busbedienung	82
Busbetrieb	85
Buscontroller	79
Buspriorität	15
Busroutinen	144
Busroutinen, von HYPRA-LOAD	144ff
Byte, höherwertiges	31, 64ff, 77
Byte, niederwertiges	31, 64ff, 77

C

CIA 6526	80
CLK-Leitung	138
CLOCK IN	80
CLOCK OUT	80
CLOSE	16, 17

CMD	29
Checksumme	102, 103
Continuos Mode	86
Controller	138

D

DATA IN	80
DATA OUT	80
DATA-Leitung	138
DC	81, 105, 107
DEL-File	52
DOS	13, 14, 38, 47, 52, 82
DOS 5.1	19
DOS-Version	43
Datei, gelöschte	52
Datei, relative	31, 52
Datei, sequentielle	26
Daten	15, 38
Daten, hinzufügen	27
Datenblock	38, 101
Datenblockkennzeichen	103
Datenbus	137
Dateneinheit	18
Datenkanal	15
Datensatz	30, 50
Datensatzlänge	30, 47, 51
Datenspeicherung	23, 25, 28, 29
Datenspeicherung, hardsektoriert	36, 105
Datenspeicherung, relativ	29
Datenspeicherung, sequentiell	25, 28, 48
Datenspeicherung, softsektoriert	36, 105
Datensätze, Anzahl	31
Datenverwaltung	23
Dialog	14, 17, 79
Directory	23, 38, 92
Directorytrack	162
Direktzugriff	57ff
Disk Operating System	13
Diskcontroller	81, 83, 93
Diskcontroller-Modus	85
Diskette	14
Disketten doppelseitig verwenden	149

Diskettenformat	35
Diskettenhülle	128
Diskettenidentifikation	40, 43
Diskettenkapazität	52
Diskettenname	40
Diskettenstation	13
Drehzahlschwankungen	117
Drivemotor	83, 94

E

EOI	19, 139
Eingriffe in die Platine	150
Einschalten von Floppy und Computer	15, 84
Einsprungadressen, für USER-Befehle	69
Eintrag im Directory	44, 47
Elementarmagnete	111, 112
Empfangen	16, 83, 118
Endekennzeichen	48f, 123

F

Fehler, beim Laden	19
Fehler, im DOS 2.6 der 1541	157
Fehler, im Datenblock	126
Fehler, im Header eines Datenblocks	98, 126
Fehler, in Prüfsumme	19
Fehlerkanal	19
Fehlermeldungen	18, 71f, 78, 97, 125, 389
Fehlerroutine	66
File, offen	46
Filebetriebsart	27
Fileeintrag	44, 47, 51
Filekopierprogramm	28
Filename	23, 25, 45, 58
Filenummer	16, 58
Filetyp	23, 26, 45ff
Filetyp, DEL	46
Filetyp, PRG	24, 46
Filetyp, REL	46
Filetyp, SEQ	46
Filetyp, USR	46

Flag.....	87
Floppy.....	13
Floppystation.....	13, 41
Formatieren einer Diskette.....	17, 35f, 43, 105
Formatierungsroutine.....	41
Formatkennzeichen.....	40
Freigeben eines Datensatzes.....	30, 32
Frequenz der IRQs.....	96
Funktionsweise eines Schreib/Lesekopfes.....	111

G

GCR-Code.....	107 ff
GCR-Codierung.....	107ff
GET#.....	16, 28, 32, 60
Gerätenummer.....	14, 48, 64f, 139
Geschwindigkeit.....	69, 91, 143
Group Code Recording.....	107

H

Hard-Errors 125	
Hardware.....	82, 149
Hardware-Stack.....	77
Hauptarbeitspuffer.....	78
Hauptprogramm.....	84ff, 92
Header, des Directory.....	40
Header, eines Datenblocks.....	97

I

ID.....	43, 97, 102f
IEEE-488-Bus.....	143
INPUT#.....	16, 28
IRQ.....	83
Indexloch.....	105
Inhalt, einer Diskette.....	23
Inhalt, eines Blocks.....	39
Inhalt, eines Blocks im Directory.....	44
Inhalt, eines Side-Sektor-Blocks.....	50f
Inhalte von Speicherstellen.....	65

Inhaltsverzeichnis	23, 26, 39
Initialisierung	97
Interrupt	83ff
Interrupt Disable Bit	84
Interruptprogramm	84ff, 93
Intervalltimer	86

J

Job	87, 94
Jobcode	94
Jobschleife	86f, 96
Jobspeicher	93
Justage des Tonkopfes	94, 162

K

Kabel	137
Kanalnummer	16, 59 ff
Kennzeichnung des Filetyps	45f
Kommando	85
Kommandokanal	15, 30, 64, 97
Kommunikation zwischen Hauptprogramm und DG	93
Kompatibilität 1541-4040	161f
Köpfe, Anzahl pro Laufwerk	162

L

LED am Laufwerk	81
LIST	24
LISTEN	139, 141
LOAD	15, 24, 27, 48
Laden	48
Laufwerk	14, 81, 149, 150, 162
Laufwerk, intelligentes	14, 18
Laufwerksmechanik	92
Laufwerksmotor	81, 95
Leerinhalt von Blöcken	158
Leerkennzeichen, CHR\$(255)	32
Lesen der Daten	83, 115
Lesen eines Blocks	59, 96

Lesen von fehlerhaften Files.....	124
Lesezugriff.....	32
Leuchtdiode.....	27
Lichtschranke.....	81, 150
Linkbytes.....	104
Linker.....	38, 40, 48, 60
List-File.....	140
Länge, des Diskettenamens	42
Länge, eines Files.....	23, 45
Löschen eines Files.....	46
Lücke.....	103, 104
Lücke nach Datenblockheader.....	161

M

Magnetisches Feld.....	112
Magnetisierungswechsel.....	114
Magnetismus.....	111
Markensetzen.....	36
Markieren eines Datensatzes.....	30
Markierungen.....	36
Maschinenprogramm, im Puffer starten.....	66ff, 94
Meldungen.....	389
Memory-Befehle.....	59ff
Mikroprozessor.....	75, 77, 83
Modus, zum Öffnen eines Files.....	26

N

NMI.....	83
NMI-Vektor.....	68
Namen, der Diskette.....	42
Namen, der Files.....	23
NEW, kurz.....	122ff
NEW, lang.....	122ff
Nibble.....	108ff
Normalmodus.....	94
Nummer, des Direktzugriffskanals.....	58ff
Nummer, des gewählten Puffers.....	59
Nummer, eines Datensatzes.....	50
Nummer, eines Side-SekCor-Blocks.....	51
Nutzung, der Jobschleife.....	93

Nutzung, des Hauptprogramms 91

0

OPEN 16
Overflow-Flag 118
Öffnen, eines Direktzugriffskanals 57f
Öffnen, eines Files 16

P

PEEK 64
POKE 65
PRG-File 24, 27, 48
PRINT 28
PRINT# 16, 28, 48, 62
Page 1 77
Peripheriegeräte 14, 16
Platz, auf der Diskette 23
Positionsbestimmung der Magnet Scheibe 36
Priorität am Bus 15, 138
Programm starten 66, 94
Prozessor 83, 162
Prüf summe, über Programmteil 70f
Prüfsummenfehler 72
Puffer 58
Puffer reservieren 58
Pufferspeicher 32, 58ff, 78, 92

R

RAM 75ff
RAM-Aufteilung 76
RAM-Belegung 165
REL-File 45
RESCRATCH 122
RESET-Signal 84
RESET-Vektor 68, 69
RETURN 28
ROM 13, 75ff
ROM-Bereich 82, 177

Recordlänge.....	45, 47, 51
Relatives File.....	32, 47, 49, 52
Retten einer Diskette nach der Formatierung.....	122ff
Retten von physikalisch zerstörten Disketten.....	127f
Rückmeldungen.....	18
Rückmeldungen, des Diskcontrollers.....	94

S

SAVE.....	15, 24, 27
SCRATCH-Schutz.....	46
SEQ-File.....	25, 49
ST.....	18
SYNC-Markierung.....	102, 104, 106, 131, 161
SYNC-Signal.....	104, 110
SYS.....	66
Schließen eines Files.....	16, 26, 32
Schließen eines Files, nachträglich.....	26
Schnittstellenbausteine.....	75, 79
Schreiben.....	26
Schreib/Leseelektronik.....	110
Schreib/Lesekopf.....	83, 92, 96, 113
Schreibdichte.....	115
Schreiben eines Blocks.....	61, 97
Schreiben von Bits.....	111
Schreiben von Daten.....	62, 107
Schreiben von Fehlern.....	131
Schreiben von Markierungen.....	107
Schreibschutz.....	81
Schreibzugriff.....	32
Schrittmotor.....	95
Seite 2.....	78
Sektor.....	37, 47, 48, 101
Sektornummer.....	38, 58ff
Sekundäradresse.....	16, 48
Semikolon.....	28
Senden.....	16
sequentielles File.....	26, 32, 48
Side-Sektor.....	50
Side-Sektor-Block.....	45, 47, 50
Soft-Errors.....	125
Softwareschutz.....	131
Speicher.....	64ff, 162

Speicherorganisation der 1541.....	75ff
Speicherstelle.....	18, 64, 65, 87
Spooling.....	28, 49, 140
Spule.....	112
Spur.....	35, 48
Spurnummer.....	38
Startadresse, des Programms im Computer.....	48
Startadresse, von Programmen.....	66
Statusbits.....	19
Statusvariable.....	18
Steppermotor.....	81, 95
Steuerung, der Lese/Schreibvorgänge.....	85
Steuerung, des Laufwerkmotors.....	85, 95
Steuerung, des Steppermotors.....	85, 95
Subroutinen des DOS.....	66
Synchronisation.....	144ff
Synchronisierung.....	86, 146
Synchronmarkierungen.....	105
Systemroutinen.....	91

T

TALK.....	139, 141
Time-out.....	19
Timer.....	117
Timersteuerung.....	81
Timing, beim Schreiben und Lesen.....	117
Tonkopf.....	95, 107, 111, 112, 153
Track.....	37, 39, 47, 101
Tracknummer.....	37, 58ff
Triggerung des Timers.....	117
Typ eines Files.....	23, 24

U

U/min.....	162
Umleiten der Bildschirmausgabe.....	29, 49
UNLISTEN.....	139
UNTALK.....	139
USR-File.....	28, 49
Unterprogramme.....	87, 91
User-Befehle.....	68

Übertragungsrate 162

V

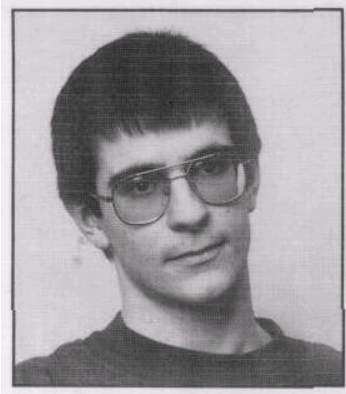
VERIFY 15
VIA 6522 75, 79
Vergleich der 1541 mit anderen CBM-Floppies 161
Verkettung von Sektoren 38, 48
Verzeichnis der verfügbaren Blöcke 41
Veränderung, der Abstände zwischen Sektoren 133
Veränderung, der Reihenfolge der Sektoren 132
Vorspann, Datenblock 38, 97

W

Wahl eines Puffers 58
Wartung der Floppy 93
Wiederfreigeben eines Files 46
Wiederherstellen gelöschter Files 121
Wiederherstellen zerstörter Disketten 121

Z

Zahlen 16
Zeichenketten 16
Zeiger auf einen Block 41, 44
Zeilenvorschub 28
Zeropage 77, 87f, 95
Zugriff 23, 27
Zugriff, auf einen Datensatz 30
Zurückverfolgen einer Datei 123
Zählweise 37



KARSTEN SCHRAMM wurde am 1.3.1966 in München geboren. Zur Zeit besucht er noch das Gymnasium. Vor fünf Jahren kam er das erste Mal mit Mikrocomputern in Kontakt. Diese Geräte haben ihn derart fasziniert, daß er ein begeisterter Hobbyanwender von Mikrocomputern geworden ist. Seine Vorliebe gilt der Programmierung in Maschinensprache, wobei er sich besonders für Floppystationen interessiert.

DIE FLOPPY 1541

Dieses Buch ist für alle Programmierer konzipiert, die endlich mehr über ihre VC 1541 Floppystation erfahren wollen. Es beginnt bei der grundlegenden Arbeit mit Files und führt Sie im weiteren Verlauf immer tiefer in die Geheimnisse der VC 1541 ein. Es enthält ein komplett dokumentiertes DOS-Listing und ist sowohl für Floppy-Einsteiger als auch für die fortgeschrittenen Maschinensprache-Programmierer geschrieben. Mit diesem Buch lernen Sie die Technik der Aufzeichnung auf Diskette, die Funktionsweise von modernem Softwareschutz sowie von schnellen Kopier- und Ladeprogrammen kennen, damit Sie Ihre VC 1541 effektiv programmieren und manipulieren können.

Das Buch

- beschreibt ausführlich den Vorgang des Formatierens und des Schreibens von Files auf Diskette,
- stellt Fehler im Commodore-Handbuch richtig,
- zeigt die Funktionsweise von schnellen Kopier- und Ladeprogrammen,
- enthält viele fertige Programme,
- erklärt, wie man defekte Disketten trotzdem lesen und beschreiben kann.

Eine Beispieldiskette mit den im Buch enthaltenen Programm listings ist beim Verlag gesondert erhältlich.

Markt&Technik Verlag Aktiengesellschaft
ISBN 3-89090-0984

DM 49,—
sFr..45,10 / öS 382,20