

In die Geheimnisse der Floppy eingetaucht (Teil 7)

Dieser Teil zeigt wie das DOS codiert und physikalisch auf Diskette schreibt. Haben Sie gewußt, daß ein Block auf Diskette länger als 256 Byte ist?

Dieser Artikel bildet den Abschluß der festen Kursreihe. Ab jetzt soll der Floppy-Kurs in lockerer Reihenfolge fortgesetzt werden. Wir werden nun versuchen, auf die von Ihnen bevorzugten Themen einzugehen, um darüber dann in unregelmäßigen Abständen weitere Folgen zu bringen. Wir wollen Sie deshalb dazu anregen, uns Ihre Probleme und Sorgen mit der 1541 mitzuteilen.

An dieser Stelle soll aber noch ein wichtiger Sachverhalt besprochen werden, der bisher einfach unterschlagen wurde: die GCR-Codierung.

Was ist eine GCR-Codierung?

Wenn Sie den Floppy-Kurs schon länger verfolgen sind Ihnen bestimmt schon einige Ungereimtheiten aufgefallen, was den Direktzugriff auf die Diskette betrifft. Auch in der letzten Folge über das Formatieren waren zum Beispiel im Listing von S-Format einige Sprungbefehle, die nicht erklärt wurden.

Erinnern Sie sich noch an den Artikel, der sich das erste mal mit dem Schreiben von Daten auf die Diskette beschäftigte? Dort wurden, unter anderem, die SYNC-Markierungen auf der Diskette besprochen, die dem Disk-Controller als Positionsanzeiger dienen.

Ich schrieb damals, daß sich diese SYNC-Markierungen bei der 1541 aus fünf \$FF-Bytes zusammensetzen, die hintereinander auf Diskette geschrieben werden. Was ist aber, wenn ein Datenblock geschrieben werden soll, der nur aus \$FF-Bytes besteht? Eigentlich müßten dann diese Bytes als SYNC-Markierung wirksam werden und den gesamten Schreib- und Lesebetrieb stören. Wie die Praxis zeigt, tritt dieser Fehler nicht auf. Auch bei mehreren Blöcken aus \$FF-Bytes kommt es zu keinen Komplikationen. Bei der Konstruktion der Floppy hat man sich nämlich eine Codierung der Daten einfallen lassen, die eine Eindeutigkeit der Daten schafft. Die Codierung heißt GCR, was nichts anderes als eine Abkürzung der englischen Wörter »Group Code Recording« ist.

Es stellt sich jetzt natürlich die Frage, was bei der GCR-Codierung passiert, damit eine Verwechslung zwischen SYNC- und Datenbytes unmöglich wird. Zur Beantwortung dieser Frage muß ein wenig intensiver auf das Lesen und Schreiben der Floppy eingegangen werden.

Was macht die GCR-Codierung

Das Lesen von Bytes durch den Lesekopf steuert ein Timer des Disk-Controllers. Auf der Diskette selbst wird jedes »1«-Bit physikalisch durch einen Wechsel der Magnetisierungsrichtung dargestellt und ein »0«-Bit durch gleichbleibende Richtung der Magnetisierung. Bild 1 zeigt, was gemeint ist. Soll ein Byte von Diskette gelesen werden, so wartet der Disk-Controller einfach die Zeitspanne ab, die zum Lesen von acht Bits erforderlich ist. Innerhalb dieser Zeit liest der Schreib-/Lesekopf eine gewisse Folge von Magnetisierungswechseln und Nicht-Magnetisierungswechseln.

Dazu ein Beispiel: Auf der Diskette steht ein \$55-Byte. \$55 wird binär durch die Kombination %01010101 dargestellt. Der Tonkopf stellt also während der Lesezeit die folgenden Magnetisierungswechsel fest:

Magnetisierung wechselt nicht, wechselt, wechselt nicht, wechselt, wechselt nicht, wechselt.

Das Erkennen eines Bits geschieht dabei völlig zeitgesteuert. Der Disk-Controller »weiß«, daß er zum Lesen eines Bits eine bestimmte Zeit warten muß. Danach gilt das Bit als gelesen, und es wird eine »1« oder eine »0« bereitgestellt, je nachdem, ob ein Magnetisierungswechsel stattgefunden hat oder nicht.

Praktisch könnte man das folgendermaßen beschreiben: Sie machen mit einem Freund eine Zeit von 10 Sekunden aus. Er hat dann die Aufgabe innerhalb dieser 10 Sekunden entweder zu pfeifen oder nicht. Danach warten Sie diese 10 Sekunden ab. Hat er während dieser Zeit gepfiffen, dann entspricht das einem Magnetisierungswechsel. Hat er innerhalb der 10 Sekunden nicht gepfiffen, bedeutet das ein »0«-Bit, also keinen Ma-

gnetisierungswechsel. Da eine Diskette im Laufwerk nicht absolut gleichmäßig gedreht werden kann, also Drehzahlschwankungen unterliegt, muß noch für eine Kompensation der mechanischen Fehler gesorgt werden. Dazu wird der Timer, der die abzuwartende Zeit für jedes Bit bestimmt, bei jedem Magnetisierungswechsel neu getriggert (gestellt). Ein »1«-Bit hat also neben seinem Informationsgehalt noch die wichtige Aufgabe, Laufwerksschwankungen auszugleichen, um Lesefehler zu verhindern. Aus diesem Grund darf es zum Beispiel nicht passieren, daß mehrere \$00-Bytes hintereinander auf der Diskette stehen, da sonst zu lange keine Laufwerkskontrolle mehr stattfinden könnte.

Aber auch zu viele »1«-Bits sind nicht gestattet, da mehr als acht »1«-Bits ein SYNC-Signal auslösen.

Aus den genannten Gründen werden alle Daten, die auf die Diskette geschrieben werden, vorher GCR-codiert. Mit dieser Codierung wird ausgeschlossen, daß mehr als acht »1«-Bits und mehr als zwei »0«-Bits direkt hintereinander auf die Diskette geschrieben werden und so die Schreib- und Lese-Elektronik durcheinanderbringen.

Einzig und allein die SYNC-Markierungen (mehr als acht »1«-Bits) werden vom DOS (Disk Operating System, Controller) uncodiert auf die Diskette geschrieben.

Es gibt zwei Schreibarten

Man kann also zwischen zwei Schreibarten auf Diskette unterscheiden:

- 1) Schreiben von Markierungen. Hier werden fünf \$FF-Bytes direkt hintereinander auf die Diskette geschrieben, um eine SYNC-Markierung zu bilden, die der Orientierung dient.
- 2) Schreiben von Daten.

In diesem Modus werden Byte-Inhalte codiert, um sich von den Markierungen zu unterscheiden.

Sehen Sie sich jetzt einmal Tabelle 1 an, die Umwandlungstabelle für die Konvertierung Binär nach GCR und umgekehrt.

Wie Sie unschwer erkennen können, handelt es sich beim GCR-Code um einen 5-Bit-Code. Jedes 4-Bit-Nibble, das Sie umwandeln, wird zu einem 5-Bit-GCR-Nibble. Ein Byte, das vorher aus 8 Bits bestand wird also durch die Codierung 10 Bits lang. Allgemein nimmt die Länge der codierten Daten, um den Faktor 5/4 zu. Deshalb ist die Handhabung der GCR-Bytes nicht ganz einfach. Wandeln Sie doch einmal zwei Bytes in den GCR-Code um. Als Ergebnis erhalten Sie »zweieinhalb« Bytes, die sicherlich schwer zu behandeln sind.

Bei der GCR-Codierung geht man aus diesem Grund einen ganz einfachen Weg, um keine Format-Probleme zu bekommen: Es werden jeweils immer 4 Bytes gleichzeitig umgewandelt. Als Ergebnis erhält man 5 vollständige Bytes, die sich ohne Probleme weiterverarbeitet werden können.

Lassen Sie mich das einmal an einem Beispiel erläutern:

Nehmen wir einmal an, wir hätten vier Bytes mit dem Wert \$FF. Eine Kombination also, die nicht direkt auf die Diskette geschrieben werden darf.

Wir wandeln diese vier Hex-Bytes nun in die entsprechenden fünf GCR-Bytes um, indem wir in Tabelle 1 nachsehen, was die entsprechenden GCR-Äquivalente dieser Bytes sind. Wir kommen zu folgendem Ergebnis:

HEX	BINÄR	GCR-Code
\$FF	1111 1111	10101 10101
\$FF	1111 1111	10101 10101
\$FF	1111 1111	10101 10101
\$FF	1111 1111	10101 10101

Die binär dargestellten GCR-Werte müssen wir jetzt nur noch zu fünf Bytes zusammenfassen, um auf folgendes Ergebnis zu kommen:

1010 + 1101 = AD
(1010 1+101 01)
 0110 + 1011 = 6B
 0101 + 1010 = 5A
 1101 + 0110 = D6
 1011 + 0101 = B5

Vier \$FF-Bytes werden also bei der GCR-Codierung in die fünf Bytes \$AD, \$6B, \$5A, \$D6 und \$B5 umgewandelt, und Sie können sich jetzt leicht davon überzeugen, daß diese fünf Bytes für den Disk-Controller absolut ungefährlich und unkritisch

sind, und daß sie die vorgeschriebenen Normen (nicht mehr als zwei »0«-Bytes und nicht mehr als acht »1«-Bytes) erfüllen.

Um Ihnen die Umwandlung der Bytes zu erleichtern, habe ich diesem Kurs zwei Programm-Listings beigefügt. Listing 1 enthält ein Programm, das Ihnen vier Hex-Bytes in fünf GCR-Bytes umwandelt. In Listing 2 sehen Sie ein Programm abgedruckt, das die GCR-Codierung wieder rückgängig macht. Hier werden fünf GCR-Bytes in vier Hex-Bytes zurückverwandelt, wobei Sie mit unerlaubten Bitkombinationen vorsichtig sein sollten. Kann ein Byte nicht zurückverwandelt werden, so haben Sie eine unerlaubte GCR-Bitkombination, die sich im Ergebnis dadurch äußert, daß entsprechende Nibbles fehlen. Sie erhalten dann unter Umständen nur »halbe« Bytes.

Die Floppy hält übrigens für diesen Fall eine Fehlermeldung bereit, einen »24, READ ERROR«.

Damit Sie auch in Maschinensprache in der Lage sind, Hex-GCR-Konvertierungen durchzuführen, ist noch ein weiteres Listing (Listing 3) beigefügt. Dieses enthält die Originalroutinen des DOS zur Umwandlung von Hex-Bytes in GCR-Bytes und umgekehrt.

\$F6D0: Dieses Programm holt vier Hex-Bytes aus den Speicherstellen \$52 bis \$55 und wandelt diese Bytes in die fünf entsprechenden GCR-Werte um. Diese fünf Bytes werden anschließend im Puffer der Adresse \$30/\$31 (L,H) mit dem Pufferzeiger in \$34 abgelegt.

Pufferadresse und Pufferzeiger müssen dabei vor Aufruf dieser Routine übergeben werden.

\$F78F: Diese Routine wandelt einen gesamten Puffer, dessen Adresse in \$30/\$31 (L,H) stehen muß, in GCR-Werte um und speichert diese in den Ausweichpuffer sowie den ursprünglichen Puffer zurück. Der Pufferinhalt vergrößert sich durch diese Umwandlung von 256 auf 324 Bytes.

\$F7E6: Diese Routine wandelt fünf GCR-Bytes aus einem Puffer (dessen Adresse in \$30/\$31 (L,H) und dessen Pufferzeiger in \$34 steht) wieder in vier Hex-Bytes zurück, wobei diese dann in der

Zeropage von \$52 bis \$55 abgespeichert werden.

\$F8E0: Diese Routine decodiert einen gesamten GCR-Pufferinhalt in die ursprüngliche Form und legt diese 256 Bytes dann im Puffer mit der Adresse \$30/\$31 (L,H) ab. Die vorherigen 324 GCR-Bytes müssen im gleichen Puffer und im Ausweichpuffer (\$01BB bis \$01FF) stehen.

Die Anwendungen dieser Routinen sind äußerst vielfältig. So können Sie diese Programme zum Beispiel für einen Disk-Monitor verwenden, in dem man zwischen der Anzeige von GCR-Bytes und der Anzeige von normalen Hex-Bytes hin- und herschalten kann. Die einzigen Änderungen, die Sie dazu machen müssen, bestehen in der Umrechnung der Adressen für die Speicherbereiche im Computer und der Angabe neuer Parameter als Puffer- und Zeropagebereiche. Ihrer Phantasie, was die Möglichkeiten des Monitors angeht, sind außer dem Speicherplatz im Computer keine Grenzen gesetzt.

Bis zu 365 Byte in einem Block

Durch die Verwendung der GCR-Codierung ergeben sich noch Konsequenzen. Wie sieht es beispielsweise in den Puffern der Floppy aus, wenn ein Puffer mit einem vollständigen Datenblock (also 256 Bytes) gefüllt wurde und dieser aufgezeichnet werden soll? Für dieses Problem hat der Controller einen speziellen Ausweichpuffer. Der Puffer hat eine Größe von 68 Bytes und befindet sich im Bereich von \$01BB bis \$01FF.

Wird nun ein Datenblock in Puffer 1 (\$0400-\$04FF) codiert, so werden die ersten 68 GCR-Bytes in den Ausweichpuffer übernommen. Die restlichen Bytes stehen in Puffer 1.

Aus den 256 Bytes an Information macht das DOS durch die Konvertierung also 324 Bytes, die einen gesamten Datenblock darstellen (inklusive Prüfsumme). Natürlich werden auch die Parameter im Datenblockheader (ID, Track, Sektor, Prüfsumme und Kennzeichen) vor dem Schreiben auf die Diskette in GCR-Bytes umgewandelt, wobei der Blockheader dann mit den

zwei Lückenbytes auf eine Länge von zehn GCR-Bytes anwächst, da der Header aus ursprünglich acht Hex-Werten besteht.

Zusammenfassend besteht ein Sektor auf der Diskette aus den fünf Bytes der ersten SYNC-Markierung; danach folgen die zehn Bytes des Blockheaders. Vor der SYNC-Markierung des Datenblocks folgen jedoch noch neun \$55-Bytes, die der GCR-Norm entsprechen und direkt auf die Diskette geschrieben werden. Sie dienen als Pufferlücke, in der dem Disk-Controller Zeit bleibt, zwischen Schreiben und Lesen umzuschalten.

Nach den fünf Bytes der SYNC-Markierung folgen die 324 Bytes des Datenblocks inklusive dessen Prüfsumme und anschließend noch die Lücke zwischen zwei Sektoren, die erfahrungsgemäß zwischen acht und zwölf Bytes lang ist. Wie Sie sehen hat also so ein Sektor auf der Diskette die stattdische Länge von 361 bis 365 Bytes.

Jetzt werden Ihnen bestimmt auch ein paar zweifelhafte JSR-Befehle in der letzten Folge des Floppy-Kurses klar: bei dem Formatiertersystem in Ausgabe 5/1985, wird einmal ein Befehl JSR \$FE30 und an anderer Stelle ein Befehl JSR \$F78F ausgeführt. Diese Adressen sind die Einsprünge der Codier-Routinen.

Vielleicht kommt Ihnen auch noch einmal die Herstellung eines Killertracks in Erinnerung. Hier wird ein gesamter Track direkt mit \$FF-Bytes vollgeschrieben und stellt so eine »Riesen-SYNC-Markierung« dar. Da eine solche Bitfolge jedoch unzulässig ist, kommt die Lese- und Schreibelektronik der Floppy völlig aus dem Konzept; der Controller »stürzt ab«.

Wenn Sie noch mehr über Ihre 1541, über schnelle Kopierprogramme und Kopierschutz-Methoden erfahren oder ein gut dokumentiertes DOS-Listing haben wollen, dann sollten Sie einmal in das M&T Floppy-Buch schauen. (Karsten Schramm/hm)



Listing 1. Umwandlung von Daten in GCR-Bytes

```

10 REM PROGRAMM ZUR KONVERTIERUNG <242>
20 REM VON FUENF GCR-BYTES IN DIE <003>
30 REM VIER ENTSPRECHENDEN <249>
40 REM HEX-AEQUIVALENTE <077>
50 REM <193>
60 REM <203>
70 REM <213>
80 REM (W) 1985 BY KARSTEN SCHRAMM <028>
90 REM <233>
100 A$="0123456789ABCDEF":DIM G$(15):E$="" <220>
110 G$(0)="01010" <066>
120 G$(1)="01011" <078>
130 G$(2)="10010" <088>
140 G$(3)="10011" <100>
150 G$(4)="01110" <111>
160 G$(5)="01111" <123>
170 G$(6)="10110" <133>
180 G$(7)="10111" <145>
190 G$(8)="01001" <154>
200 G$(9)="11001" <166>
210 G$(10)="11010" <216>
220 G$(11)="11011" <228>
230 G$(12)="01101" <238>
240 G$(13)="11101" <250>
250 G$(14)="11110" <005>
260 G$(15)="10101" <016>
270 PRINT "{CLR}GCR - HEX - KONVERTIERUNG": <096>
PRINT
280 PRINT:PRINT"GEBEN SIE JETZT 5 GCR-BYTE <016>
S EIN":PRINT <147>
290 INPUT "{DOWN}";H$:GC$="" <185>
300 X$="":FOR X=1 TO LEN(H$) <053>
310 IF MID$(H$,X,1)<>" "THEN X$=X$+MID$(H$ <195>
,X,1) <229>
320 NEXT <022>
330 H$=X$ <245>
340 FOR X=1 TO 10
350 X$=MID$(H$,X,1)
360 XX=VAL(X$):IF XX=0 AND X$<>"0"THEN XX= <104>
ASC(X$)-55 <006>
370 FOR Y=0 TO 3 <105>
380 YY=INT(XX/2^(3-Y)):XX=XX-YY*2^(3-Y) <240>
390 IF YY THEN GC$=GC$+"1":GOTO 410 <189>
400 GC$=GC$+"0" <250>
410 NEXT Y,X <028>
420 HC$="":FOR X=1 TO 8 <075>
430 X$=MID$(GC$,X*5-4,5) <127>
440 FOR Y=0 TO 15 <197>
450 IF X$<>G$(Y)THEN NEXT Y <007>
460 : <206>
470 HC$=HC$+MID$(A$,Y+1,1) <055>
480 IF INT(X/2)=X/2 THEN HC$=HC$+" " <197>
490 NEXT X <129>
500 PRINT:PRINT:PRINT"HEX: ";HC$
    
```

N/N	S/S	N/N	S/S	N/N	S/S	N/N	S/S
*	*	*	*	*	*	*	*
1	0	0	1	1	1	0	1

* = Magnetisierungswechsel

Bild 1. Die Aufzeichnung von Daten auf Diskette (schematisch).

```

10 REM PROGRAMM ZUR KONVERTIERUNG <242>
20 REM VON VIER HEXBYTES IN DIE <161>
30 REM FUENF ENTSPRECHENDEN <055>
40 REM GCR-AEQUIVALENTE <068>
50 REM <193>
60 REM <203>
70 REM <213>
80 REM (W) 1985 BY KARSTEN SCHRAMM <028>
90 REM <233>
100 A$="0123456789ABCDEF":DIM G$(15):E$="" <220>
110 G$(0)="01010" <066>
120 G$(1)="01011" <078>
130 G$(2)="10010" <088>
140 G$(3)="10011" <100>
150 G$(4)="01110" <111>
160 G$(5)="01111" <123>
170 G$(6)="10110" <133>
180 G$(7)="10111" <145>
190 G$(8)="01001" <154>
200 G$(9)="11001" <166>
210 G$(10)="11010" <216>
220 G$(11)="11011" <228>
230 G$(12)="01101" <238>
240 G$(13)="11101" <250>
250 G$(14)="11110" <005>
260 G$(15)="10101" <016>
270 PRINT{CLR}HEX - GCR - KONVERTIERUNG":
PRINT <096>
280 PRINT:PRINT"GEBEN SIE JETZT 4 HEXBYTES
EIN":PRINT <235>
290 PRINT"Z.B. ED 34 27 58":INPUT{2DOWN}"
;H$:GC$="" <104>
300 GOSUB 470:FOR X=1 TO 4 <035>
310 H1$=MID$(H$,X*2-1,1):H2$=MID$(H$,X*2,1)
) <120>
320 H1=VAL(H1$):H2=VAL(H2$) <057>
330 IF H1=0 AND H1$<>"0" THEN H1=ASC(H1$)-5
5 <240>
340 IF H2=0 AND H2$<>"0" THEN H2=ASC(H2$)-5
5 <254>
350 GC$=GC$+G$(H1)+G$(H2) <044>
360 NEXT X <067>
370 FOR X=1 TO 10 <052>
380 B=0:B$=MID$(GC$,X*4-3,4) <094>
390 FOR Y=0 TO 3 <026>
400 IF MID$(B$,Y+1,1)="1" THEN B=B+2*(3-Y) <112>
410 NEXT Y <118>
420 E$=E$+MID$(A$,B+1,1) <249>
430 IF X/2=INT(X/2) THEN E$=E$+" " <121>
440 NEXT X <147>
450 PRINT:PRINT:PRINT"GCR: ";E$ <000>
460 END <077>
470 X$="":FOR X=1 TO LEN(H$) <099>
480 IF MID$(H$,X,1)<>" " THEN X$=X$+MID$(H$,
,X,1) <223>
490 NEXT <109>
500 H$=X$:RETURN <087>
    
```

Listing 2. Umwandlung von GCR- in Daten-Bytes

Hexa-dezimal	Binär	GCR
\$0	0000	01010
\$1	0001	01011
\$2	0010	10010
\$3	0011	10011
\$4	0100	01110
\$5	0101	01111
\$6	0110	10110
\$7	0111	10111
\$8	1000	01001
\$9	1001	11001
\$A	1010	11010
\$B	1011	11011
\$C	1100	01101
\$D	1101	11101
\$E	1110	11110
\$F	1111	10101

Tabelle 1. Umrechnungstabelle für Binär-GCR-Umwandlung

Listing 3. Die DOS-Routinen zur GCR-Codierung

Umwandlung von 4 Daten-Bytes in 5 GCR-Bytes

```

f6d0 a9 00 lda #00
f6d2 85 57 sta $57
f6d4 85 5a sta $5a
; Pufferzeiger holen
f6d6 a4 34 ldy $34
; erstes Byte holen
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
; und anhand der Tabelle
; umwandeln
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
; Byte in Puffer schreiben
f6fb 91 30 sta ($30),y
f6fd c8 iny
; zweites Byte holen
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
; und codieren
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
; in Puffer schreiben
f722 91 30 sta ($30),y
f724 c8 iny
; drittes Byte holen
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
; codieren und in
f72e bd 7f f7 lda $f77f,x
f731 18 clc
f732 6a ror
f733 05 58 ora $58
; Puffer schreiben
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
; viertes Byte holen
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
; codieren und in
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
; Puffer schreiben
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
; Überlaufbyte ebenfalls
; in Puffer schreiben
f779 91 30 sta ($30),y
f77b c8 iny
; Pufferzeiger merken
f77c 84 34 sty $34
f77e 60 rts
; Tabelle für die
; Umwandlung
; von HEX nach GCR-
; Werten
f77f 0a 0b 12 13 0e 0f 16 17
f787 09 19 1a 1b 0d 1d 1e 15
; Pufferdaten codieren
Pufferadresse Lo
f78f a9 00 lda #00
f791 85 30 sta $30
f793 85 2e sta $2e
; Pufferzeiger 2 setzen
f795 85 36 sta $36
; Pufferzeiger für
f797 a9 bb lda #bb
; Ausweichpuffer setzen
f799 85 34 sta $34
f79b 85 50 sta $50
; Pufferadresse Hi
f79d a5 31 lda $31
; merken
f79f 85 2f sta $2f
; Pufferadresse auf
f7a1 a9 01 lda #01
; Ausweichpuffer
f7a3 85 31 sta $31
; Datenblockkennz. $07
; für Kodierung
; vorbereiten
f7a5 a5 47 lda $47
f7a7 85 52 sta $52
f7a9 a4 36 ldy $36
; Bytes aus normalem
; Puffer
f7ab b1 2e lda ($2e),y
; in Speicher für
; Codierung
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
; Pufferzeiger retten
f7ba 84 36 sty $36
; Bytes codieren und in
; Ausweichpuffer
; schreiben
f7bc 20 d0 f6 jsr $f6d0
f7bf a4 36 ldy $36
; weitere Bytes aus
; Puffer in
f7c1 b1 2e lda ($2e),y
; Speicher für Codierung
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	f818 0a asl	; holen, gemäß Tabelle	; nach \$4e/4f
f7d1 c8 iny	f819 0a asl	; übersetzen und ab \$52	f8ec a9 ba lda # \$ba
f7d2 b1 2e lda (\$2e)y	f81a 0a asl	; bis \$55	f8ee 85 4f lda # \$4f
f7d4 85 55 sta \$55	f81b 0a asl	f871 bd a0 f8 lda \$f8a0,x	; Pufferadresse Hi retten
f7d6 c8 iny	f81c 85 59 sta \$59	f874 a6 57 ldx \$57	f8f0 a5 31 lda \$31
; und ggf. codieren	f81e c8 iny	f876 ld c0 f8 ora \$f8c0,x	f8f2 85 2f sta \$2f
f7d7 d0 e1 bne \$f7ba	f81f b1 30 lda (\$30)y	; speichern für Übergabe	; Bytes decodieren
; Prüfsumme Datenblock	f821 29 f0 and # \$f0	f879 85 52 sta \$52	f8f4 20 e6 f7 jsr \$f7e6
f7d9 a5 3a lda \$3a	f823 4a lsr	f87b a6 58 ldx \$58	; 1. Byte als Kennzeichen
; ebenfalls codieren und	f824 4a lsr	f87d bd a0 f8 lda \$f8a0,x	f8f7 a5 52 lda \$52
; in Puffer schreiben	f825 4a lsr	f880 a6 59 ldx \$59	; für Datenblock
f7db 85 53 sta \$53	f826 4a lsr	f882 ld c0 f8 ora \$f8c0,x	f8f9 85 38 sta \$38
f7dd a9 00 lda # \$00	f827 05 59 ora \$59	; 2. Byte	f8fb a4 36 ldy \$36
f7df 85 54 sta \$54	f829 85 59 sta \$59	f885 85 53 sta \$53	; restliche Bytes in
; Leerbytes zum Auffüllen	f82b b1 30 lda (\$30)y	f887 a6 5a ldx \$5a	; Puffer
f7el 85 55 sta \$55	f82d 29 0f and # \$0f	f889 bd a0 f8 lda \$f8a0,x	f8fd a5 53 lda \$53
; ebenfalls codieren	f82f 0a asl	f88c a6 5b ldx \$5b	f8ff 91 2e sta (\$2e)y
f7e3 4c d0 f6 jmp \$f6d0	f830 85 5a sta \$5a	f88e ld c0 f8 ora \$f8c0,x	f901 c8 iny
Umwandlung von 5 GCR-Bytes	f832 c8 iny	; 3. Byte	f902 a5 54 lda \$54
in 4 Daten-Bytes	f833 b1 30 lda (\$30)y	f891 85 54 sta \$54	f904 91 2e sta (\$2e)y
; Pufferzeiger holen	f835 29 80 and # \$80	f893 a6 5c ldx \$5c	f906 c8 iny
f7e6 a4 34 ldy \$34	f837 18 clc	f895 bd a0 f8 lda \$f8a0,x	f907 a5 55 lda \$55
; Byte aus Puffer holen	f838 2a rol	f898 a6 5d ldx \$5d	f909 91 2e sta (\$2e)y
f7e8 b1 30 lda (\$30)y	f839 2a rol	f89a ld c0 f8 ora \$f8c0,x	f90b c8 iny
f7ea 29 f8 and # \$f8	f83a 29 01 and # \$01	; 4. Byte	f90c 84 36 sty \$36
f7ec 4a lsr	f83c 05 5a ora \$5a	f89d 85 55 sta \$55	; nächste Kolonne
f7ed 4a lsr	f83e 85 5a sta \$5a	f89f 60 rts	; codieren
f7ee 4a lsr	f840 b1 30 lda (\$30)y	; Tabelle dient der	f90e 20 e6 f7 jsr \$f7e6
f7ef 85 56 sta \$56	f842 29 7c and # \$7c	; Decodierung der GCR-	f911 a4 36 ldy \$36
; und decodieren;	f844 4a lsr	; Bytes in die entspr.	f913 a5 52 lda \$52
; zwischen-	f845 4a lsr	; Hex-Werte.	; Bytes in Puffer
; speichern für späteres	f846 85 5b sta \$5b	; Die \$FF-Bytes geben	; schreiben
f7f1 b1 30 lda (\$30)y	f848 b1 30 lda (\$30)y	; die Positionen der	f915 91 2e sta (\$2e)y
f7f3 29 07 and # \$07	f84a 29 03 and # \$03	; illegalen Bitkombina-	f917 c8 iny
f7f5 0a asl	f84c 0a asl	; tionen an. Sie veran-	f918 f0 11 beq \$f92b
f7f6 0a asl	f84d 0a asl	; lassen ggf. einen	f91a a5 53 lda \$53
; zusammenschieben	f84e 0a asl	; »24, READ ERROR«.	f91c 91 2e sta (\$2e)y
f7f7 85 57 sta \$57	f84f 85 5c sta \$5c	f8a0 ff ff ff ff ff ff ff ff	f91e c8 iny
f7f9 c8 iny	f851 c8 iny	f8a8 ff 80 00 10 ff c0 40 50	f91f a5 54 lda \$54
f7fa d0 06 bne \$f802	f852 d0 06 bne \$f85a	f8b0 ff ff 20 30 ff f0 60 70	f921 91 2e sta (\$2e)y
f7fc a5 4e lda \$4e	f854 a5 4e lda \$4e	f8b8 ff 90 a0 b0 ff d0 e0 ff	f923 c8 iny
f7fe 85 31 sta \$31	f856 85 31 sta \$31	f8c0 ff ff ff ff ff ff ff ff	f924 a5 55 lda \$55
f800 a4 4f ldy \$4f	f858 a4 4f ldy \$4f	f8d0 ff ff 00 01 ff 0c 04 05	f926 91 2e sta (\$2e)y
; nächstes Byte holen	f85a b1 30 lda (\$30)y	f8d8 ff 09 0a 0b ff 0d 0e ff	f928 c8 iny
f802 b1 30 lda (\$30)y	f85c 29 e0 and # \$e0	Pufferinhalt decodieren	; restliche Bytes ggf.
f804 29 c0 and # \$c0	f85e 2a rol	; Pufferzeiger auf Null	; codieren
f806 2a rol	f85f 2a rol	f8e0 a9 00 lda # \$00	f929 d0 e1 bne \$f90c
f807 2a rol	f860 2a rol	; setzen	; Prüfsumme Datenblock
f808 2a rol	f861 2a rol	f8e2 85 34 sta \$34	; übernehmen
f809 05 57 ora \$57	f862 05 5c ora \$5c	f8e4 85 2e sta \$2e	f92b a5 53 lda \$53
f80b 85 57 sta \$57	f864 85 5c sta \$5c	; 2. Pufferzeiger	f92d 85 3a sta \$3a
; codieren und	f866 b1 30 lda (\$30)y	f8e6 85 36 sta \$36	; Pufferadresse Hi
f80d b1 30 lda (\$30)y	f868 29 1f and # \$1f	; Adresse für	; zurückholen
f80f 29 3e and # \$3e	f86a 85 5d sta \$5d	; Ausweichpuffer	f92f a5 2f lda \$2f
f811 4a lsr	f86c c8 iny	f8e8 a9 01 lda # \$01	f931 85 31 sta \$31
; zwischenspeichern	f86d 84 34 sty \$34	f8ea 85 4e sta \$4e	f933 60 rts
f812 85 58 sta \$58	; Bytes aus		
f814 b1 30 lda (\$30)y	; Zwischenspeicher		
f816 29 01 and # \$01	f86f a6 56 ldx \$56		

Listing 3. Die DOS-Routinen zur GCR-Codierung (Schluß)

Hier gibt's Clubs

Luxemburg
Commodore Club Luxemburg (C.C.L.), 1 Rue des Muguets, L 5970 Itzig/Luxemburg, Clubmagazin, Extrainfos, Musikteil, Kummerteleson;

Holland
Copy Tronics, Postbus 700, 7400 AS Deventer Nederland, Clubzeitschrift, Clubtreffen;

Österreich
CHIPSI-Computer-Club, Jasomirgottstr. 3, Mezzanin, 1010 Wien, Programm- und Literaturtausch, Programmierkurse, begünstigter Bezug von Computern, praktische Programmiertips, Clubzeitung, Clubtreffen;

Wiener Hard- u. Software Computerclub, René Fürst, Herbortgasse 22,

1110 Wien, Softwareerstellung und Tausch, Hardwareunterstützung, Beitrag 150 Schilling pro Quartal, Beitrittsgebühr 1x150 Schilling, Tel. (0222) 7439154, (0222) 612683

Bund Technischer Amateure, Stromstr. 36-38/29/1, 1200 Wien, Clubtreffen, Grundlagen, Tips und Tricks, PRG-Bibliothek, Softwaretausch;

COMUSCLUS, Computer User Club Salzburg, A-5033 Salzburg, Postfach 133, Clubtreffen, Clubstammtisch, monatliche Zeitschrift, Buch- und Softwarebibliothek, Arbeitskreise, Programmierkurse, auch für Nichtmitglieder, Sammelbestellungen;

Ruf-Commodore-User-Club/Salzburg, A-5020 Salzburg, Haunspurgstraße 21, Tel. (0662)

75770, Herr Wiedermann Ruf-Commodore-User-Club/ Graz, Grazbachgasse 60, Tel. (0316) 700266, Herr Hiess Ruf-Commodore-User-Club/ Klagenfurth, A-9020 Klagenfurt, Sponheimer Straße 9-11, Tel. 04222) 55105, Herr Krassnitzer Clubtreffen (wöchentlich), Softwarebibliothek, Hardwareangebot, Programmierkurse etc.

IKC, Internationaler Kommunikationsclub, Postfach 18, CH-6312 Steinhäusen Info gegen 3 DM, Clubzeitschrift, Beraterteleson, DFÜ, Sektionen, Kurse, Listingkorrekturservice, Meisterschaften, etc. Aktiv-, Passiv- und Ehrenmitglieder sowie Gönner.

Schweiz
COBEC Computer-Benutzer-Club Wohlen, Postfach 10, CH-5613 Hilfikon

AG, Schweiz, Clubtreffen, Softwarebibliothek, diverse Hardware, Kurse;

C 64-Anwenderclub Zürich (ACZ), Postfach 194, 8029 Zürich, Clubtreffen, Softwarebibliothek, Hardware, Modem, Assembler- und Basic-Kurse, Jahresbeitrag 50 Franken;

C 64 Club, J. Reich, Am Glattbogen 170, 8050 Zürich für Anfänger, Clubtreffen, Zeitschrift (geplant), Kurse, Seminare, Softwaretausch, vergünstigter Bezug von Soft- und Hardware, Beitrag 30 Franken

Syntax Error C 64, Postfach 253, CH-9004 St. Gallen, Clubtreffen, Mailbox, DFÜ, Softwarebibliothek, Hard- und Softwareentwicklung.