



Aufgemotzt

C64 mit 4-MHz-Takt und 16-Bit-CPU

**Michael Flamm
René Schneider**

Den C64 schon in den Schuppen geräumt? Das war vielleicht ein bißchen zu voreilig, denn diese '4x4-Erweiterung' macht aus dem betagten C64 einen 16-Bit-Rechner mit ganz neuen Leistungsdimensionen: viermal schneller, viermal mehr Speicher. Möglich macht dies der moderne CMOS-Prozessor 65SC816, eine Weiterentwicklung der 6502-Familie, zu der auch die CPU des C64 gehört. Sie kann im Emulationsmodus die C64-Software ausführen, ist aber eigentlich ein schneller 16-Bit-Prozessor mit erweitertem Befehlssatz, 16 Bit breiten Registern und der Fähigkeit, bis zu 16 MByte Speicher zu adressieren.

Aufmerksame Beobachter der Computer-Szene kennen die 65SC816-CPU bereits. Sie wird auch im Apple IIgs, dem 16-Bit-Nachfolger der Apple-II-Serie, eingesetzt. Allerdings läuft er in der hier beschriebenen Karte mit 4 MHz (im IIgs

mit 2,8 MHz) und macht den C64 bis zu viermal schneller. In bestimmten Fällen liegt die Beschleunigung sogar noch darüber, doch dazu später mehr. Über die Eigenschaften des 65SC816 informiert ausführlich die Applikation in diesem Heft.



Das Gehäuse sollte ausreichende Luftzufuhr ermöglichen.

Rechner im Rechner

Um die Leistung des C64 zu steigern, kann man nicht einfach die CPU austauschen und die Taktfrequenz erhöhen, da der Video-Chip und der dynamische Speicher keinen höheren Takt vertragen. Die Grundidee dieser Erweiterung beruht auf einem 65SC816-Einplatinencomputer mit eigenem schnellem Takt und eigenem schnellem Speicher, der den Adreßraum des C64 in dem von der 65SC816-CPU adressierbaren Raum einschließt. Der C64 wird so zur Erweiterung für den Einplatinencomputer, der die Versorgungsspannung, die Verbindungen zu den externen Geräten (Bildschirm, Laufwerk und so weiter ...) und nicht zuletzt eine Vielfalt an Software mitliefert. Das Ergebnis ist der c't816, ein leistungsfähiger 16-Bit-Rechner, der nebenbei auch noch C64-kompatibel ist. Genau dieses Konzept steckt übrigens auch im IIgs von Apple.

Da 256 KByte CMOS-RAM und die Logik für die Einbindung der C64-Hardware einigen Platz erfordern, ist der Einbau der 65SC816-Karte in das C64-Gehäuse nicht möglich. Auch wurde vom Anschluß über den Expansion-Port abgesehen, der diesen blockieren würde, und EPROM-Bänke und Floppy-Beschleuniger ließen sich nicht weiterverwenden. Der Anschluß der Karte erfolgt mit einem Steckadapter über den CPU-Sockel des C64. Das Motherboard baut man dazu

Bereich	Größe	Takt	
\$00000 - \$0FFFF	64 KByte	1 MHz	C64 Speicher / I/O-Bereich
\$10000 - \$1FFFF	64 KByte	1 MHz	EPROM (einmal gespiegelt)
\$20000 - \$3FFFF	128 KByte	4 MHz	ungenutzter Bereich
\$40000 - \$7FFFF	256 KByte	4 MHz	Gepufferter Speicher

Der Speicher für den 65SC816 kann über eine Pfostenleiste noch erweitert werden.

mitsamt der 65SC816-Karte in ein neues Gehäuse ein, das etwa 8 cm lichte Höhe aufweisen sollte.

Wie es einem professionellen 16-Bit-Rechner angemessen ist, sollte das Gehäuse so stabil sein, daß es als Untersatz für den Monitor dienen kann. Um Störstrahlungen zu verhindern, sollte es außerdem aus Metall sein. Die Tastatur schließt man über ein verlängertes Kabel an das C64-Board an, was problemlos möglich ist. Auf diese Weise erhält man ein professionelles System mit abgesetzter, ergonomisch flacher Tastatur, an dem sich ermüdungsfrei arbeiten läßt.

Die 40 Anschlüsse der C64-CPU 6510 liefern alle notwendigen Signale. Auch die Stromversorgung der 65SC816-Karte erfolgt über den CPU-Sockel. Einzig der von der Karte benötigte 8-MHz-Takt muß mit einer zusätzlichen Leitung vom Video-Chip geholt werden. Doch dazu später mehr.

Zwei CPUs

Auf der 65SC816-Karte befindet sich neben der 16-Bit-CPU auch noch der 6510, um den C64 jederzeit wieder in seinen ursprünglichen Zustand versetzen zu können. Dies kann dann erforderlich sein, wenn Programme illegale Opcodes des 6510 verwenden oder Karten im Expansion-Port die Speicher-Konfigurationen verändern, was die 65SC816-Karte nicht merken kann. Ferner gibt es ein 32-KByte-EPROM und bis zu 256 KByte Arbeitsspeicher, der über eine Pfostenleiste weiter ausgebaut werden kann. Zwei weitere Stecksockel für 64 KByte schnelles CMOS-RAM dienen zur Simulation des C64-Arbeitsspeichers.

Von C64-Programmen kann der Arbeitsspeicher des 65SC816 nicht unmittelbar genutzt werden. Es liegt daher nahe, diesen Speicher im 6502-Emulationsmodus als RAM-Floppy zu nutzen. Zu diesem Zweck ist eine Batterie-Pufferung vorgesehen, die den Speicherinhalt auch bei ausgeschaltetem Rechner erhält. Das mit der Platine erhältliche EPROM enthält bereits eine RAM-Floppy-Routine, die den Inhalt einer ganzen Diskette dauerhaft und schnell verfügbar macht. Dazu am Schluß des Artikels mehr.

Die kleine Transistorschaltung sperrt bei absinkender Betriebsspannung den zur Dekodierung dienenden 74HC138 frühzeitig und verhindert, daß der Prozessor 'mit letzter Kraft' den Speicherinhalt zerstört.

Synchron, aber schnell

Die ersten Unterschiede zu den üblichen Einplatinencomputern bestehen in der Takterzeugung: Weil der 65SC816 auch auf den dynamischen Speicher und die verschiedenen Ein-/Ausgaba-bausteine des C64 zugreifen wird, muß der Takt des 65SC816 mit dem internen Takt des C64 synchronisiert sein. Der Video-Chip liefert mit dem 8-MHz-Dot-Clock ein geeignetes Signal, das, durch zwei geteilt, als Taktsignal für den 16-Bit-Prozessor dient.

Dieser Takt wird erst mit dem Ausgang Q-hold von FF2 verknüpft, bevor er zum Clock-Eingang des 16-Bit Prozessors gelangt. Im Falle eines Zugriffes auf einen langsamen Speicherbereich (zum Beispiel EPROMs können kaum innerhalb eines 250-ns-Prozessorzyklus ausgelesen werden) kann Q-hold die High-Phase des CPU-Taktes verlängern, so daß dieser einem 1-MHz-Takt entspricht.

Q-hold geht in drei Fällen auf high. Die erste Möglichkeit ist, daß der Schalter, der zur Wahl der Taktfrequenz dient, sich in 1-MHz-Stellung befindet. In

diesem Fall bleibt der Eingang von FF2 ständig auf Nullpotential: Der Prozessor erhält nur noch verlängerte Taktzyklen. Ähnlich, aber dynamisch wirkt die Dekodierungslogik auf den Takt des 65SC816, falls dieser das EPROM oder den Speicher des C64 anspricht. FF3 und FF4 bilden eine Zählerinheit und setzen Q-hold zurück, wenn sie erkannt haben, daß der lang-

same Zugriff vollständig abgelaufen ist.

Drittens hängt Q-hold vom RDY-Signal aus dem C64 ab. Der Video-Chip benutzt gewöhnlich diese Leitung, um dem Prozessor mitzuteilen, daß er für eine gewisse Zeit den internen Bus des C64 zu eigenen Zwecken braucht: RDY geht low. Für den 6510 bedeutet dies immer 'Programmablauf stop-

PAL14L8

Steuer-PAL fuer 65SC816-Karte

EPB HR A13 SIM A16 ADR1 A17 A14 A18 A12 LR GND
RW A15 EXTR2 PORT4 EXTR1 IO PORT0 EPROM INT2 INT1 OFFB16 VCC

/INT1 = /HR * EPB * OFFB16 * /A16 * /A17 * /A18 * A15 * RW
+ HR * EPB * /A13 * OFFB16 * /A16 * /A17 * /A18 * A15 * RW
+ HR * EPB * A13 * OFFB16 * /A16 * /A17 * /A14 * /A18 * A15
* /LR * RW
+ EPB * OFFB16 * SIM * /A16 * /A17 * /A18 * A15 * RW

/INT2 = OFFB16 * /A16 * /A17 * /A18 * /RW

/EPROM = OFFB16 * A16 * /A17 * /A18 * RW
+ /EPB * OFFB16 * /SIM * /A16 * /A17 * /A18 * A15 * RW

/PORT0 = OFFB16 * /A16 * ADR1 * /A17 * /A18 * /RW

/IO = /A13 * OFFB16 * A14 * A12 * A15

/EXTR1 = OFFB16 * /A16 * /A17 * /A18 * /A15

/PORT4 = OFFB16 * /A16 * ADR1 * /A17 * A18 * /RW

/EXTR2 = HR * EPB * A13 * OFFB16 * /SIM * /A16 * /A17 * A14
* /A18 * A15 * /LR * RW
+ HR * EPB * A13 * OFFB16 * /SIM * /A16 * /A17 * /A18
* A15 * LR * RW
+ EPB * OFFB16 * SIM * /A16 * /A17 * /A18 * A15 * /RW
+ /EPB * OFFB16 * SIM * /A16 * /A17 * /A18 * A15 * RW

PAL 16H2

Adress-Dekoder fuer 65SC816-Karte

A7 A6 A5 A4 A3 A2 A1 A10 A0 GND
A11 A15 A12 A14 ZP ADR1 A9 A8 A13 VCC

ADR1 = /A6 * /A7 * /A5 * /A13 * /A4 * /A8 * /A3 * /A9 * /A2
* /A14 * /A1 * /A12 * /A10 * /A15 * A0 * /A11

ZP = /A13 * /A9 * /A14 * /A12 * /A10 * /A15 * /A11

Die PALs erzeugen unter anderem die Select-Signale für das EPROM und das Simulations-RAM.

pen', da es sonst zu Buskonflikten käme. Wie sich aber später zeigen wird, beansprucht der 65SC816 im Gegensatz zum 6510 nur selten den C64-Bus. Dies wird von der Taktlogik berücksichtigt: der 16-Bit-Prozessor wird erst dann gestoppt (indem Q-hold einen hohen Pegel annimmt), wenn er und der Video-Chip gleichzeitig auf den Speicher des C64 zugreifen wollen.

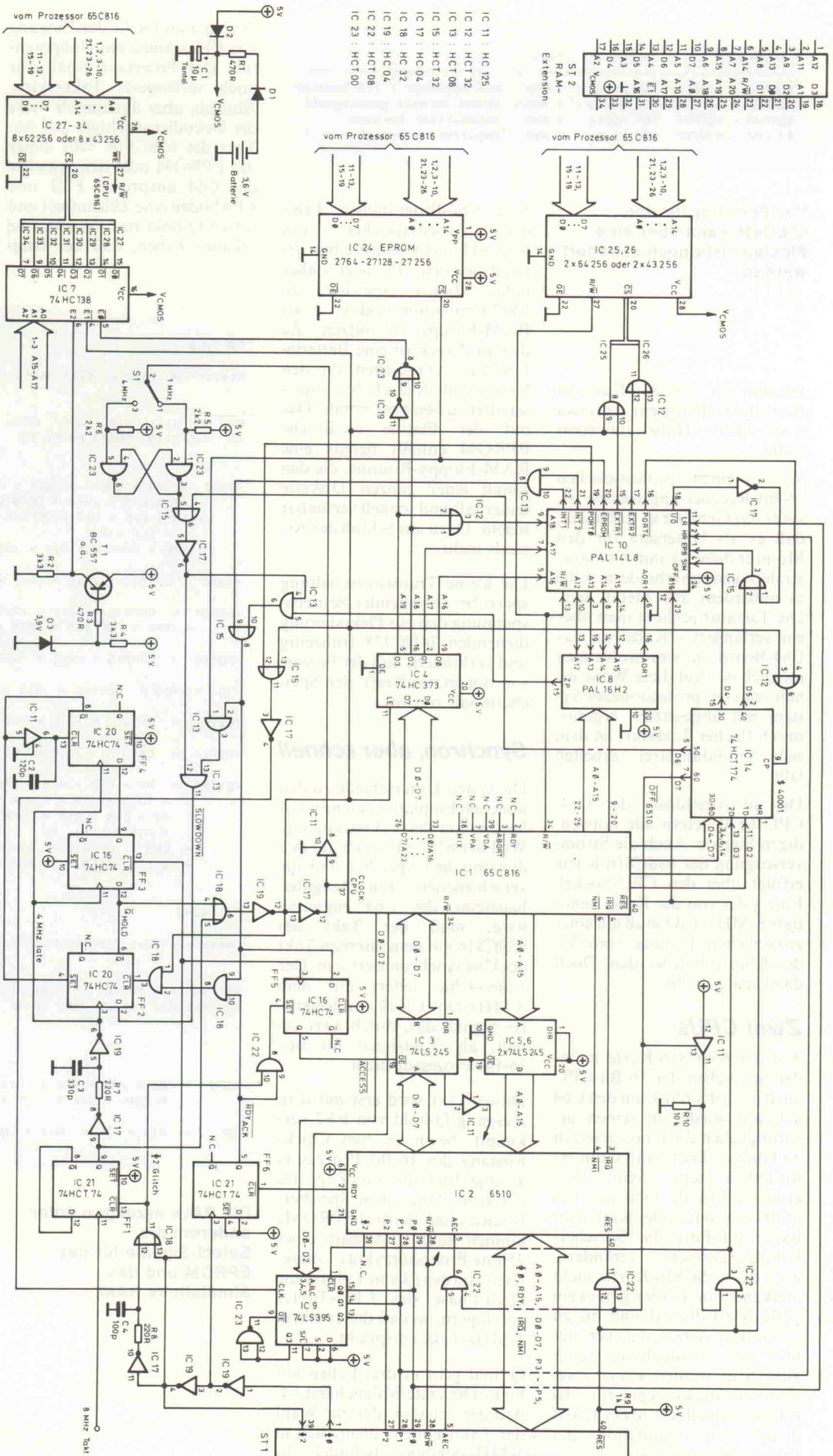
Greift der 16-Bitter nur auf seinen schnellen CMOS-Speicher zu, kann der 65SC816 im Gegensatz zur C64-CPU parallel zum Video-Chip arbeiten. Die 65SC816-Karte kann dann sogar mehr als die vierfache Geschwindigkeit des C64 erreichen. Im Normalfall liegt die Steigerung jedoch leicht unter dem Faktor 4, wie später noch beschrieben wird.

Lockere Bindung

Die einzige Verbindung, über die der 65SC816 mit dem C64 und der Außenwelt kommuniziert, besteht aus drei 74LS245-Buffern, die seine Adreß- und Datenleitungen und die R/W-Leitung mit dem Bus des C64 zusammenschließen können. Ein direkte Verbindung beider Busse würde immer auch die Dekodierungslogik des C64 aktivieren, auch wenn der Zugriff nur auf einen externen Speicherbereich erfolgen soll. Die Verbindung ist also getrennt, außer wenn der 65SC816 den 64er anspricht.

Diese trennbare Verbindung hat auch bei der Beschleunigung von C64-Programmen einen Sinn. Beim Schreiben in den Speicherbereich des C64 erhält nämlich das Simulations-RAM (IC25, IC26) dieselben Daten wie der C64, womit ständig eine exakte Kopie des C64-Speichers vorhanden ist. Will der 16-Bit-Prozessor nun aus diesem Bereich lesen, braucht die Taktlogik den 65SC816 nicht zu bremsen, da die Daten aus dem externen RAM bezogen werden können. Für die unteren 32 KByte ist dies immer gültig. Im oberen Speicherbereich dagegen muß man mehrere Konfigurationen vorsehen, die den verschiedenen Möglichkeiten des C64 entsprechen.

Man muß sich entscheiden, was man im externen Speicher haben will: entweder eine Kopie des internen RAMs oder der System-ROMs. Da eine Beschleunigung von BASIC-Programmen besonders sinn-



Die Schaltung ist fast ausschließlich in stromsparender CMOS-Technik ausgelegt.

Stückliste

Halbleiter

IC1	65SC816-4
IC2	6510
IC3,5,6	74LS245
IC4	74HC373
IC7	74HC138
IC9	74LS395
IC11	74HC125
IC12,15	74HCT32
IC13	74HCT08
IC14	74HCT174
IC16,20	74HC74
IC17	74HC04
IC18	74HC32
IC19	74HC04
IC21	74HCT74
IC22	74HCT08
IC23	74HCT00
IC24	27256
IC25-34	62256/43256 120 ns
IC8	PAL 16H2
IC10	PAL 14L8
T1	BC557B o.ä.
D1,2	1N4148
D3	Zener 3V9

Widerstände

R1	470
R2	3k3
R3	470
R4	3k3
R5	2k2

R6	2k2
R7	220
R8	220
R9	1k
R10	10k

Kondensatoren

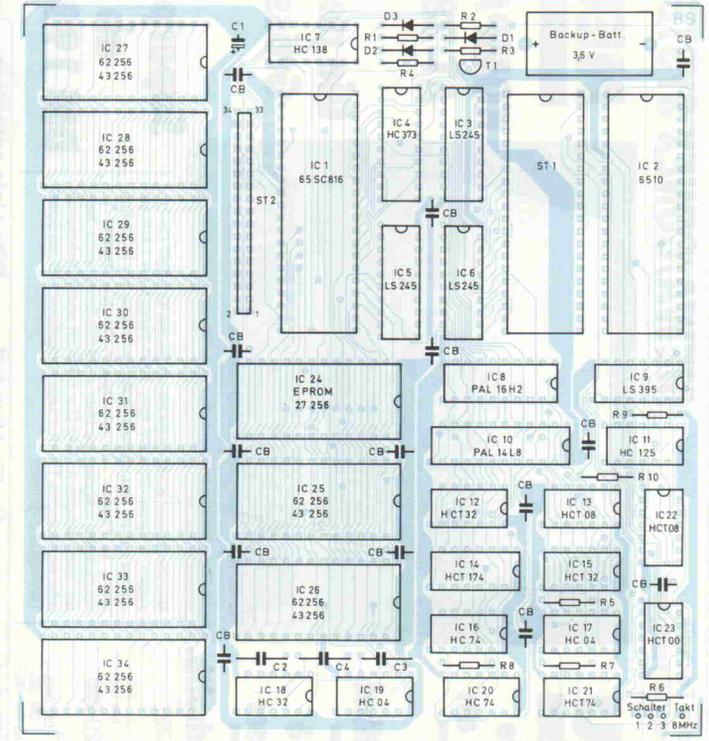
C1	10 µF, 16 V, Tantal
C2	120 pF, Styro
C3	330 pF, Styro
C4	100 pF, Styro
CB	13 × 100 nF

Fassungen

2 × 40polig
1 × 40polig, Federkontakte
1 × 40polige Wrap-Fassung
1 × 24polig RM 7,5
11 × 28polig
5 × 20polig
12 × 14polig
3 × 16polig

Sonstiges

S1 Min. Schalter 1 × um Pfostenleiste 2reihig, 34polig
 1 × Lötstift 1 mm Ø
 40poliger Steckadapter, etwa von
 Gunther Gudehus
 Liether Ring 33
 2200 Kl. Nordende



oder entsprechende Steckstifte, etwa von
 Fischer metroplast
 Nottebohmstraße 55
 5880 Lüdenscheid
 0 23 51 / 4 17 40 + 44 69
 Lithium-Batterie 3,6 V

Bei den Logik-Chips sind unbedingt die angegebenen Typen zu verwenden.

voll ist, wurde ein ROM-Simulationsmodus vorgesehen. Das Schreiben in das externe RAM ist nur in einem speziellen Modus erlaubt; sonst lehnt die Dekodierungslogik alle Schreibzugriffe ab. Beim Start kopiert die Software der Karte den ROM-residenten Interpreter und das Betriebssystem in das schnelle, externe RAM. Von diesem Zeitpunkt an werden alle Lesezugriffe, die eigentlich dem ROM gelten, auf das externe RAM umgeleitet.

Die Vorteile sind erheblich: Erstens kann der Anwender, dem das EPROM-Programmieren schon immer unheimlich war, Betriebssystemänderungen ohne Probleme durchführen – zum Beispiel indem er ein neues Betriebssystem wählt, das sich auf der RAM-Disk befindet. Zweitens laufen alle Programme, die öfter in die ROM-Routinen einspringen, bis zu viermal schneller.

Das 'bis zu viermal schneller' verdient eine Erklärung: Weil der dynamische Speicher im

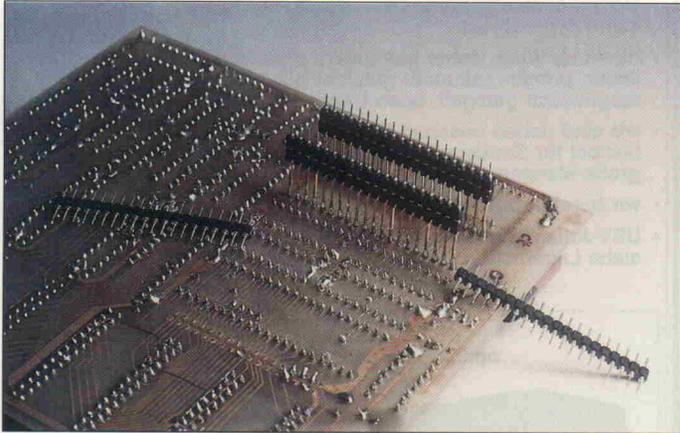
	\$8000	\$C000	\$FFF			
READ :	EPROM	I/O	EPROM	EPB = 0	SIM = 0	EPROM - Einblendung
WRITE :	INTERN			HIRAM = X	LORAM = X	
READ :	EXT.RAM	I/O	EXT.RAM	EPB = 0	SIM = 1	vollst. ROM - Simulation
WRITE :	INTERN			HIRAM = X	LORAM = X	
READ :	INTERN	I/O	INTERN	EPB = 1	SIM = 1	ROM - Kopier - Modus
WRITE :	INTERN + EXT.RAM			HIRAM = X	LORAM = 1	
READ :	INTERN	EXT.RAM	INT. I/O	EXT.RAM	EPB = 1	BASIC - / Kern - Simulation
WRITE :	INTERN			HIRAM = 1	LORAM = 1	
READ :	INTERN	I/O	EXT.RAM		EPB = 1	Kern - Simulation
WRITE :	INTERN			HIRAM = 1	LORAM = 0	
READ :	INTERN	I/O	INTERN		EPB = 1	C 64 - Modus
WRITE :	INTERN			HIRAM = 0	LORAM = X	

Die Zugriffe auf den I/O-Bereich werden bei jeder Konfiguration in den C64 gelenkt.

C64 auch als Video-Speicher dient, müssen alle Schreiboperationen auch im 64er landen – der 16-Bit-Prozessor kann ja nicht unterscheiden, ob er allgemeine Daten oder Videoinformationen bearbeitet. Da der 65SC816 bei einem Zugriff in den C64 gebremst wird, laufen die Programme, die nicht auf eine Bildschirmausgabe verzichten können, dann nur annähernd viermal schneller. Eine Ausnahme berücksichtigt die Dekodierlogik aber: Da die Zero-Page und der Stapelspeicherbereich ganz sicher keine Daten für den Video-Chip enthalten, wird in diesem oft benutzten Bereich nur in das externe RAM geschrieben, also mit 4-MHz-Takt.

Zwei Ports

Der 6510 besitzt bekannterweise einen internen parallelen Port, der die Adresse \$0001 belegt. Drei Leitungen werden für die Dekodierung herangezogen, die drei anderen dienen zur Kommunikation mit dem Kassetten-



Der Steckadapter läßt sich aus einem Wrap-Sockel und geeigneten Steckstiften herstellen.

gerät. Da der 65SC816 diesen Port nicht besitzt, wird er hardwaremäßig nachgebildet. Verzichtet man auf den Kassettenport, genügt dazu ein 74LS395-Schieberegister, das als paralleler Ausgangsport betrieben wird. Falls der 16-Bit-Prozessor den Zustand der Ausgangsleitungen erfahren möchte, braucht er nur die Adresse \$00001 im RAM auszulesen.

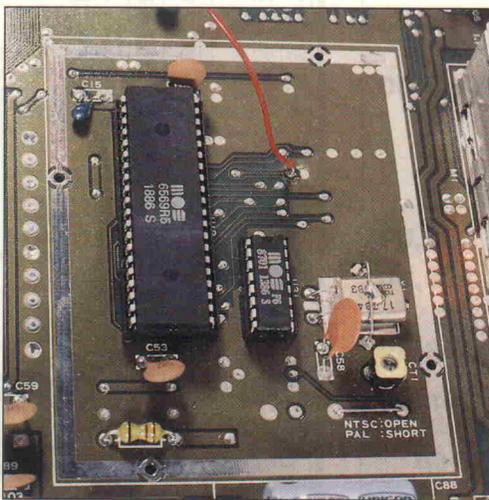
Bei einem Reset verlangt der 6510, daß die drei Leitungen, die zur Konfigurationswahl dienen, sich auf hohem Pegel befinden. (Wenn die ROM-Konfiguration nicht gewählt ist, findet der Prozessor keine Start-Routine!) Mit Hilfe einer Rückkopplung kann diese Voraussetzung auch mit dem 74LS395 erfüllt werden: Die Ausgangsleitungen sind erst dann aktiv, wenn einmal in die Adresse \$0001 geschrieben wurde.

Genauso wichtig ist, daß der 65SC816 beim Starten den Reset-Vektor aus dem externen EPROM in Bank 1 bezieht. Die C64-Startroutine sollte zwar auch aufgerufen werden, aber erst, nachdem eine Kopie der internen ROMs im externen schnellen RAM erstellt ist. Damit dies möglich ist, muß eine zusätzliche Konfiguration eingeführt werden: eine 32-KByte-EPROM-Einblendung in den oberen Speicherbereich der Bank 0 (da der Reset-Vektor sich an den Adressen \$0FFFC-\$0FFFD befindet). Außerdem

muß es eine Möglichkeit geben, die internen ROMs auszulesen.

Ein zweiter Port ist also notwendig: Ein 74HCT174, dem die Adresse \$40001 zugeteilt ist (er ist auch an den Adressen \$80001 und \$C0001 zu finden!), erfüllt diese Aufgabe. OFF6510 (Bit 7) spielt die Rolle eines Software-Umschalters. Wenn dieser Ausgang den Zustand logisch eins annimmt, wird der 65SC816 ausgeschaltet, der 6510 startet wie gewöhnlich und der C64 befindet sich in seinem Originalzustand.

Weil der 6510 bei einem Zugriff auf die Adresse \$0001 den Datenbus intern absperrt, ist es leider unmöglich, den 65SC816 per Software wieder zu aktivieren. SPEED (Bit 6) ist ebenfalls ein Software-Schalter. Solange dieses Bit gesetzt ist, erhält der 65SC816 nur 1-MHz-Taktzyklen. Ist das SPEED-Bit gelöscht, hängt die Taktfrequenz vom Schalter S1 ab. Sie beträgt entweder 1 oder 4 MHz. Mit diesem Schalter kann jederzeit, auch bei laufendem Programm, der 1-MHz-Takt erzwungen werden.



Die zwei übrigen Leitungen, EPB (Bit 5) und SIM (Bit 4), dienen zur Konfigurationswahl in den oberen 32K der Bank 0. Für diesen Speicherbereich kommen nämlich vier Möglichkeiten in Frage:

- die erwähnte 32-KByte-EPROM-Einblendung,
- eine ähnliche RAM-Einblendung, die dem Anwender einen 28 KByte großen ROM-Simulationsbereich zur Verfügung stellt (dort könnte zum Beispiel ein 16-Bit-Betriebssystem Platz finden),
- ein ROM-Auslesemodus, der gleichzeitig das Schreiben in das externe RAM erlaubt,
- eine Konfiguration, die der üblichen BASIC-, Kern- oder RAM-Wahl entspricht.

Richtige Familie einkaufen

Beim Einkauf der ICs und beim Bestücken sollte man unbedingt die angegebenen Logikfamilien verwenden. Es kann weder HC durch HCT ersetzt werden, noch andersherum.

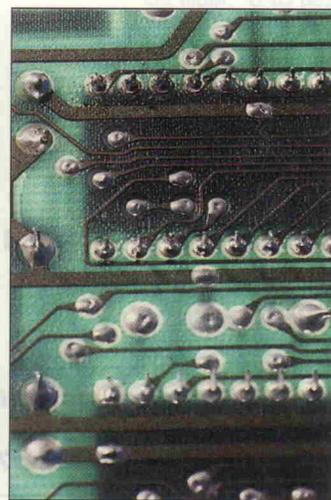
Zum Ausbau der C64-Platine trennt man die beiden Gehäuseteile voneinander und entfernt die Tastatur. Ist der 6510-Prozessor eingelötet - was bei manchen Rechnern der Fall ist -, muß man diesen auslöten und durch einen Sockel ersetzen. Diese Operation mag manchem unbehaglich sein, sie ist aber relativ unkritisch. Voraussetzung sind lediglich ein guter (spitzer) Lötkolben (mindestens 16 W), eine Lötsaugpumpe und eventuell ein Stück Lötsauglitze.

Für jedes Beinchen führt man dieselben Schritte durch. Der Pin wird kurz, aber kräftig erhitzt und das Lot mit der Pumpe

abgesaugt. Das Lötauge und der IC-Pin müssen von Lötzinn völlig frei sein. Sollte dies bei einigen Pins nicht auf Anhieb gelingen, gehe man weiter zum jeweils nächsten, um den Prozessor nicht an einer Stelle zu stark zu erhitzen. Vor dem zweiten Durchgang empfiehlt es sich, die nicht vollständig freigelegten Pins erneut zu verzinne, weil die Saugwirkung der Pumpe sich sonst nicht voll auf das Lötzinn konzentriert.

Anschließend wird der Prozessor aus der Platine herausgezogen, falls er nicht von selbst herausfällt. Wenn einige Beinchen noch klemmen sollten, hilft ein weiterer Durchgang: Mit der Pinzette können die klemmenden Pins durch Wackeln lokalisiert werden. Diese werden nochmals verzinnt, dann kommt wieder die Lötsaugpumpe zum Einsatz. Auf keinen Fall darf die CPU mit Gewalt aus der Platine herausgehoben werden. Nachdem man die Fassung eingelötet hat, sollte man noch nachprüfen, daß zwischen den Leiterbahnen keine Lötzinnbrücken erzeugt wurden. Fassungen mit Federkontakten sind übrigens zu bevorzugen, da sich der Adapter dann leichter einstecken läßt.

Den Adapter selbst stellt man am einfachsten aus einem 40poligen Wrap-Sockel her, der von der Rückseite in die 65SC816-Karte eingelötet wird. In ihn steckt man entweder einen 'zweiseitig männlichen' 40poligen Steckadapter oder entsprechende Einzelkontakte, mit denen die Karte dann in den CPU-Sockel auf dem Motherboard gesteckt wird. Durch den Wrap-Sockel ist zwischen C64-Board und 65SC816-Karte



Den 8-MHz-Takt findet man beim Video-Chip.

Beim Auslöten der CPU muß jeder Pin möglichst vollständig von Lötzinn befreit werden.

```

10 REM Kopierprogramm von Floppy-Disk
20 REM auf RAM-Disk
50 OPEN 1,8,0, "Datei"
60 OPEN 2,1,1, "Datei"
70 GET#1,A$
80 IF ST() THEN 110
90 PRINT#2,A$;
100 GOTO 70
110 PRINT#2,A$;
120 CLOSE 1 : CLOSE 2
    
```

Auf diese Weise kann die RAM-Disk angesprochen werden.

noch genügend Platz für eventuelle Piggy-Backs in den ROM-Sockeln.

Den 8-MHz-Takt holt man sich vom Video-Chip, der sich unter dem Abschirmblech in der Mitte der Platine befindet. Dieses wird abgenommen. Man kann die Leitung direkt an Pin 22 des Video-Chips anlöten, aber es ist empfehlenswert, zuerst nachzusehen, ob das Dot-Clock-Signal nicht anderswo in der Nähe des Video-Chips vorhanden ist, wie es die Abbildung zeigt.

Einschalten ...

... sollte man den c't816 erst nach sorgfältiger Kontrolle auf einwandfreie Lötstellen und korrekte Bestückung. Die Reset-Routine im EPROM springt zuerst in Bank 1, damit der ROM-Auslesemodus eingeschaltet werden kann. Aber bevor diese Konfiguration gewählt wird, fragt die Routine die RUN/STOP-Taste ab. Falls diese gedrückt ist, wird der Prozessor 6510 aktiviert. Ist sie nicht gedrückt, kopiert der 65SC816 den BASIC-Interpreter und das Kern-Betriebssystem in sein schnelles RAM.

Einige ROM-Änderungen werden bereits zu diesem Zeitpunkt ausgeführt: Die RAM-Disk erhält die Peripheriegeräte-Nummer 1 (das Kassettengerät ist vom 65SC816 aus sowieso nicht ansprechbar), indem alle Ein-/Ausgaberoutinen für den RAM-Disk-Betrieb geändert werden. Weiter wird ein 'Bremsbefehl' (SPEED=1) beim Öffnen eines Kanals auf den seriellen IEC-Bus eingeführt. Sonst kann das Diskettenlaufwerk oder der Printer nicht schnell genug antworten: Der Computer würde einen 'Device not present Error' ausgeben. Ein ähnlicher 'Du kannst wieder mit 4 MHz arbeiten'-Befehl wird dann ausgeführt, wenn alle Kanäle auf den IEC-Bus wieder geschlossen sind.

Eine interessante Erweiterungsmöglichkeit für die Startroutine wäre eine Routine, die auf der RAM-Disk nach einem neuen Betriebssystem sucht und dieses lädt, falls sie eins findet. Andernfalls könnte wieder in die hier abgebildete Startprozedur verzweigt werden.

RAM-Disk

Das gepufferte RAM der Erwei-

terung ermöglicht eine dauerhafte RAM-Disk, von der pro Sekunde 30 KByte Informationen geladen werden können. Diese Geschwindigkeit ist ganz schön verwirrend, da Diskettenoperationen sonst immer eine Verschnaufpause bieten. Jetzt droht der Streß ...

Die RAM-Disk ist so ausgelegt, daß sie aus Rechnersicht wie ein Peripheriegerät erscheint. Alle Ein-/Ausgaberoutinen, die über die 'offizielle' Sprungleiste abgerufen werden (das heißt OPEN, CLOSE, LOAD,

SAVE, CHKIN, CHKOUT, CHRIN, CHROUT), erkennen die RAM-Disk an der Geräteadresse 1. Von BASIC aus kann man also mit den gewöhnlichen I/O-Befehlen arbeiten. Die gängigen Fehlermeldungen werden auch unterstützt, wobei einige eine neue zusätzliche Bedeutung bekommen:

- Falls der Rechner die RAM-Disk anspricht und diese noch nicht installiert wurde, erscheint ein 'Device not present Error'.
- Bei einem SAVE

```

0001 ;
0002 ; eeprom start-routine
0003 ;
0004 fe80 counter = 2
0005 ;
0006 ;
0007 ;
0008 fe80
0009 fe80 * = $0000 - $0180
0010 ;
0011 ;
0012 fe80 a2 ff reset ldx #255
0013 fe82 78 sei
0014 fe83 9a txs
0015 fe84 e8 inx
0016 fe85 Be 16 d0 stx $d016
0017 ;
0018 fe88 a0 0a ldy #10 ; 12 ms
0019 fe8a ca res1 dex ; reset-
0020 fe8b d0 fd bne res1 ; taster
0021 fe8d 88 dey ; entprell-
0022 fe8e d0 fa bne res1 ; schleife.
0023 ;
0024 ; ins eeprom springen...
0025 ;
0026 fe90 5c 96 fe 01 jmp f1.cont
0027 ;
0028 fe94 a2 00 cont ldx #0 ; ports
0029 fe96 0e 03 dc stx $dc03 ; initialisieren
0030 fe99 ca dex
0031 fe9a 8e 02 dc stx $dc02
0032 fe9d ea nop
0033 fe9e a7 7f lda #$7f
0034 fea0 8d 00 dc sta $dc00
0035 fea3 ea nop
0036 fea4 ea nop
0037 fea5 ea nop
0038 fea6 ad 01 dc entpr lda $dc01 ; run/stop taste
0039 fea7 cd 01 dc cmp $dc01 ; abfragen
0040 feac d0 f8 bne entpr ; falls gedrueckt,
0041 ; ; ...
0042 feae 29 80 and #$80
0043 feb0 49 80 eor #$80
0044 ; ; ...
0045 feb2 4f 01 00 04 eor f4.1 ;prozessoren
0046 feb6 Bf 01 00 04 sta f4.1 ;wechseln.
0047 ;
0048 ; dieser teil wird nur ausgefuehrt
0049 ; falls der 65c816 laeuft...
0050 ; erstmal das schreiben im ram erlauben.
0051 ;
0052 feba a9 30 lda #00110000
0053 febc Bf 01 00 04 sta f4.1
0054 ;
0055 fec0 a2 06 ldx #endcopy-copy+2
0056 fec2 bf 86 ff 01 cont1 lda f1.copy,x
0057 fec6 9d 3c 03 sta B28,x
0058 fec9 ca dex
0059 feca 10 f6 bpl cont1
0060 ;
0061 fecc 18 clc ; 16-bit
0062 fecd fb xce ;modus und
0063 fece c2 30 rep #$30 ; registers.
0064 ;
0065 fed0 a9 ff 1f lda #$1fff ; basic
0066 fed3 48 pha ; rom
0067 fed4 a2 00 a0 lda #$a000 ; kopieren.
0068 fed7 9b txy
0069 fed8 22 3c 03 00 jsr f0.B2B
    
```

Benchmark	4 MHz	1 MHz
1) Nur Rechnen:		
10 FOR A=1 TO 1000	9,1 s	39 s
20 X=SIN(A*PI/180)		
30 NEXT A	Faktor: 4,3	
2) Rechnen und Anzeigen:		
10 FOR A=1 TO 1000	23,5 s	84,5 s
20 PRINT SIN(A*PI/180)		
30 NEXT A	Faktor: 3,5	
3) RAM-Disk-Access:		
05 OPEN 1,1,1, "TEST.DATE1"		
10 FOR A=1 TO 1000		
20 PRINT#1,A	3,75 s	14 s
30 NEXT A		
40 CLOSE 1	Faktor: 3,75	
4):		
wie 3) auf Floppy	36 s	41 s
	Faktor: 1,14	

Programme, die keine Ausgabe vornehmen, laufen sogar mehr als viermal schneller!

'PROGRAMM', l-Befehl gibt 'File open Error' an, daß die Datei 'PROGRAMM' auf der RAM-Disk schon existiert.

- 'Too many files open Error' gibt der Rechner aus, falls schon vier Dateien auf der RAM-Disk geöffnet sind und eine fünfte geöffnet werden soll.

Die Sekundäradresse spielt bei einem OPEN dieselbe Rolle wie bei dem IEC-Bus: eine 15 kennzeichnet den Kommandokanal. Um den 'Umstieg' auf die RAM-Disk zu vereinfachen, gelten ähnliche Kommandos wie beim 1541-Laufwerk:

- OPEN 1,1,15,'N'+CHR\$(MEM) bewirkt eine Initialisierung des Directory und der Blockbelegungs-Tabelle. Der Wert MEM gibt an, ab welcher physikalischen Speicheradresse die RAM-Disk Dateien speichern kann. Diese Adresse berechnet sich folgendermaßen: ADR = \$40000 + \$800 * MEM.

- OPEN 1,1,15,'S':DATEI, PRG' löscht die angegebenen Dateien. Es können beliebig viele Dateinamen angegeben werden.

- OPEN 1,1,15,'V' reorganisiert

die Dateien so, daß der größtmögliche kontinuierliche Speicherbereich ab \$41000 frei steht. Da die RAM-Disk immer von der obersten physikalischen Speicheradresse aus nach dem nächsten freien Block sucht - die 'oberste' Adresse hängt von der RAM-Bestückung ab -, hat dieser Befehl nur einen Sinn, wenn man Programme gelöscht hat. Beim Aufruf dieses Befehls dürfen keine Dateien auf der RAM-Disk geöffnet sein!!

Das RAM-Disk-Directory wird bei gleichzeitigem Drücken der

Tasten Shift und RUN/STOP abgerufen. Die beiden Tasten bewirken einen SYS-Befehl, der in die Directory-Ausgaberoutine springt. Diese kann also auch aus Programmen angesprungen werden. Informiert wird man über die Anzahl der gespeicherten Dateien, deren Namen und deren Größe in Blöcke. Falls eine Datei zum Zeitpunkt der Directory-Ausgabe geöffnet ist, erscheinen an Stelle der Größe drei Sternchen (*). Zuletzt erfährt man noch, wie viele Blöcke auf der RAM-Disk nicht belegt sind.

```

0070      ;
0071 fcdc 68      pla      ; kernal
0072 fedd a2 00 e0 ldx     #$e000 ; rom
0073 fee0 9b      txy     ; kopieren.
0074 fee1 22 3c 03 00 jsl     $0.828
0075
0076 fee5 e2 20      sep     #$20 ; 8-bit akku
0077
0078 fee7 a9 01      lda     #1 ; change
0079 fee9 8d 3e 03 00 sta     830 ; source bank.
0080
0081 feec c2 20      rep     #$20 ; 16-bit akku
0082
0083 feee a9 00 00      lda     #$0000 ; ram-disk
0084 fef1 85 02      sta     counter ; installieren
0085
0086 fef3 a6 02      trans  ldx     counter
0087 fef5 bf a8 ff 01 ldx     $1.dest,x
0088 fef9 a8      tay
0089 fefa bf 8a ff 01 lda     $1.src,x
0090 fefe 48      pha
0091 feff bf c6 ff 01 lda     $1.len,x
0092 ff03 fa      plx
0093 ff04 1a      inc     a ; a = $ffff ?
0094 ff05 f0 0b      beq     trans ; dann fertig!
0095 ff07 22 3c 03 00 jsl     $0.828 ; zur kopier-
0096 ff0b e6 02      inc     counter ; routine
0097 ff0d e6 02      inc     counter ; naechste
0098 ff0f 4c f5 fe      jmp     trans ; aenderung...
0099
0100 ff12 38      trans1 sec     ; emulation
0101 ff13 fb      xce     ; modus.
0102
0103      ; einfache aenderungen
0104      ; im rom auch noch vollziehen.
0105
0106 ff14 a9 01      lda     #1 ; weisser
0107 ff16 8d 35 e5 00 sta     $e535 ; cursor.
0108 ff19 a9 06      lda     #6 ; blauer
0109 ff1b 8d d9 ec 00 sta     $ecb9+32; rahmen.
0110
0111 ff1e a2 14      ldx     #20
0112 ff20 bf 68 ff 01 cloop ldx     $1.meldung,x
0113 ff24 9d 7e e4 00 sta     $e47e,x ; einschalt-
0114 ff27 ca      dex     ; meldung
0115 ff28 10 f6      bpl     cloop ; korrigieren.
0116
0117 ff2a a2 08      ldx     #8
0118 ff2c bf 7d ff 01 cloop1 ldx     $1.pdir,x
0119 ff30 9d e7 ec 00 sta     $ece7,x ; text bei
0120 ff33 ca      dex     ; shift run/stop
0121 ff34 10 f6      bpl     cloop1 ; aendern.
0122
0123 ff36 a9 28      lda     #40 ; iec-schleife
0124 ff38 8d 08 ee 00 sta     $ee08 ; verlaengern.
0125
0126 ff3b a9 4c      ldx     #$4c ; bei listen
0127 ff3d 8d 11 ed 00 sta     $ed11 ; oder talk
0128 ff40 a2 f7      ldx     #$f7 ; auf iec-bus
0129 ff42 a9 35      lda     #$35 ; prozessoren
0130 ff44 8d 12 ed 00 sta     $ed12 ; auf 1 mhz
0131 ff47 8e 13 ed 00 stx     $ed13 ; schalten.
0132
0133 ff4a a9 47      lda     #$47 ; 4 mhz bei
0134 ff4c 8d 01 ee 00 sta     $ee01 ; unlisten oder
0135 ff4f 8e 02 ee 00 stx     $ee02 ; untalk moeglich?
0136
0137 ff52 a9 2c      lda     #$2c ; notwendige

```

```

0138 ff54 8d 18 f6      sta     $f618 ; umleitung...
0139 ff57 8e 19 f6      stx     $f619
0140
0141      ;
0142      ; rom-simulationsmodus waehlen.
0143 ff5a a9 20      lda     #00100000
0144 ff5c 8f 01 00 04 00 sta     $4.1
0145
0146 ff60 ff ff ff ff 00 data     $ff,$ff,$ff,$ff
0147
0148 ff64 5c e2 fc 00 00 jmp     $0.$fce2 ; zur reset-routine.
0149
0150      ;
0151 ff68 43 2d 36 34 34 meldung asc "c-64 with 256k,65c816"
0152
0153 ff7d 53 59 53 36 36 pdir     data "sys62886",13
0154
0155      ;
0156 ff86 54 00 00 00 copy     mvn     0,0 ; schnelle
0157 ff89 6b      rtl     ; kopieroutine.
0158
0159 ff8a      endcopy = *
0160
0161      ;
0162 ff8a 00 d0 23 d0 src     wrd     $d000,$d023,$d5bc
0163 ff90 f0 d5 07 d6 wrd     $d5f0,$d607,$d610
0164 ff96 16 d6 5e d6 wrd     $d616,$d65e,$d684
0165 ff9c f4 d6 ff ff wrd     $d6f4,$ffff,$ffff
0166 ffa2 ff ff ff ff wrd     $ffff,$ffff,$ffff
0167
0168 ffa8 d8 f0 2c f7 dest   wrd     $f0d8,$f72c,$f179
0169 ffae e5 f1 2a f2 wrd     $ffe5,$f22a,$f26f
0170 ffb4 8b f3 c8 f2 wrd     $fb3b,$f2c8,$f539
0171 ffba 5f f6 ff ff wrd     $fb5f,$ffff,$ffff
0172 ffc0 ff ff ff ff wrd     $ffff,$ffff,$ffff
0173
0174 ffc6 21 00 97 05 len   wrd     $0021,$0597,$0032
0175 ffcc 15 00 07 00 wrd     $0015,$0007,$0004
0176 ffd2 46 00 24 00 wrd     $0046,$0024,$006e
0177 ffd8 2c 00 ff ff wrd     $002c,$ffff,$ffff
0178 ffde ff ff ff wrd     $ffff,$ffff,$ffff
0179
0180      ;
0181      ; reset und interrupt
0182      ; vektoren fangen bei
0183      ; *=$ffe4 an.
0184 ffe4 ff ff vectors   wrd     $ffff ; cop
0185 ffe6 ff ff wrd     $ffff ; brk
0186 ffe8 ff ff wrd     $ffff ; abort
0187 ffea ff ff wrd     $ffff ; nmi
0188 ffec ff ff wrd     $ffff
0189 ffee ff ff wrd     $ffff ; irq
0190
0191      ;
0192 fff0 ff ff wrd     $ffff
0193 fff2 ff ff wrd     $ffff
0194 fff4 ff ff wrd     $ffff ; cop
0195 fff6 ff ff wrd     $ffff
0196 fff8 ff ff wrd     $ffff ; abort
0197 fffa ff ff wrd     $ffff ; nmi
0198 fffc 82 fe wrd     reset ; reset
0199 fffe ff ff wrd     $ffff ; irq
0200

```

Die Startup-Routine kopiert BASIC und Kernal ins externe RAM.

