



di Tommaso Pantuso

Ritorna questo mese, come promesso, Vic da zero + 64.

La forma sotto cui proponiamo queste pagine è comunque un po' diversa da quella consueta. Visto infatti l'interesse suscitato nei lettori dagli argomenti trattati nel corso degli oltre due anni di vita di Vic da zero + 64, e viste le richieste di partecipazione dei lettori, abbiamo deciso di aprire la rubrica anche agli interventi esterni che rientrano, per così dire, nel suo spirito e stile. Se volete quindi intervenire con i vostri articoli, mettetevi in contatto con noi.

Oggi vi proponiamo, per cominciare, un articolo di Alessandro Guida e Gianni Itta, su un argomento che riteniamo di largo interesse, riguardante le problematiche legate al modo in cui velocizzare le operazioni con il registratore a cassette del 64 e capirne a fondo il funzionamento.

Per ragioni di spazio siamo stati costretti a dividere in due parti l'argomento, che sarà concluso nel prossimo numero.

Flashtape per C64 di Alessandro Guida e Gianni Itta

Prima parte

Indubbiamente il registratore è la periferica più diffusa del Commodore 64, grazie anche alla sua semplicità d'uso e affidabilità. Purtroppo a queste doti fa riscontro una lentezza a volte davvero insopportabile. Basti pensare che un programma lungo 26K (105 blocchi di un disco) richiede ben 9 minuti per essere registrato o letto da nastro.

Poiché è comune incontrare programmi (specie i giochi) lunghi anche il doppio, ecco che i 20 minuti necessari diventano un tempo inaccettabile.

Con il programma che presentiamo ci è possibile ridurre di circa nove volte tali tempi, ma soprattutto ci è fornita l'occasione per capire il funzionamento della periferica-registratore e il perché di tanta lentezza.

Per necessità di cose supporremo che il lettore abbia una, sia pur minima, conoscenza del linguaggio macchina nel C64.

Il flashtape

Il nome (opera di Gianni) dato a

questo programma serve a sottolineare le caratteristiche «velocistiche» impresse al nastro. Abbiamo comparato il nostro velocizzatore con quelli comunemente in commercio, e ne abbiamo ricavato la tabella 1. Ma la velocità non sarà l'unico pregio. Ecco le altre caratteristiche che si vogliono ottenere:

1) Il programma registrato in formato «flashtape» deve essere caricabile direttamente dal nastro senza richiedere la presenza nella memoria del computer di particolari routine lette in precedenza.

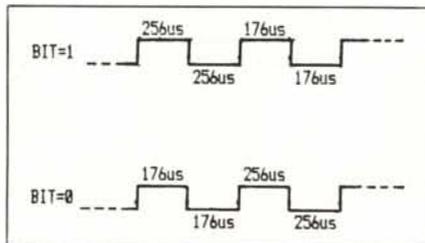


Figura 1a - Codifica dei valori 1 e 0 su nastro da parte del S.O.

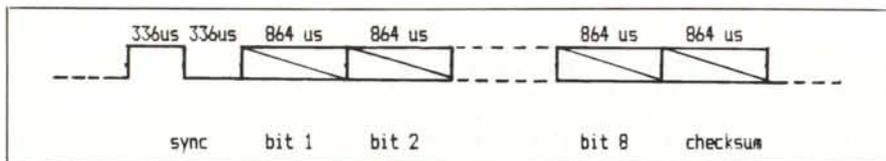


Figura 1b - Codifica di un byte su nastro.

2) Deve essere possibile registrare i programmi con possibilità di autostart a termine load (sia con RUN che con SYS). In altre parole, quando si rileggerà il programma dal nastro non sarà necessario dare il comando RUN o SYS perché il programma andrà in esecuzione da solo.

3) Deve essere possibile registrare anche la parte di RAM che va da

| Modo | Tempo (min.) |
|----------------|--------------|
| Flashtape | 1.06 |
| Disk Drive | 1.10 |
| Turbo Superciv | 1.20 |
| Connection | 1.25 |
| Turbo Tape | 2.00 |
| Load normale | 8.45 |

Tabella 1 - Tempi di caricamento per un programma test da 26K (105 blocchi disco).

SA000 a SCFFF, permettendo così il salvataggio dei programmi che occupano tutta la RAM (i famosi 202 blocchi su disco!).

La registrazione su nastro

Il registratore Commodore è per molti versi simile ad un normalissimo registratore audio. Vi è una parte meccanica che fa scorrere il nastro ed una testina che legge o scrive i segnali su di una cassetta.

Pochi componenti elettronici si occupano di adeguare i livelli in ingresso/uscita del C64 a quelli della testina: registrare un programma su nastro significherà inviare al nastro tutti i byte un bit dopo l'altro. È, quindi, necessario trovare un modo per distinguere i bit «1» da quelli «0», e per riconoscere l'inizio della sequenza di bit che compongono il programma; potrebbe, infatti, capitare di posizionarsi con il nastro a metà di una registrazione precedente, ed avere una lettura errata.

La Commodore per codificare i dati su nastro utilizza tre tipi di segnali ad onda quadra (la parte positiva e quella negativa del segnale hanno la stessa durata) di frequenza diversa. L'impulso breve ha una durata di circa 176 microsecondi, l'impulso medio dura 256 micros. e quello lungo ben 336 micros. Un bit 1 viene codificato con un segnale medio ed uno corto, il contrario per un bit di valore 0, pertanto, la durata di un singolo bit su nastro, è costante e pari a 864 microsecondi (vedi figura 1a).

Il singolo byte viene codificato in-

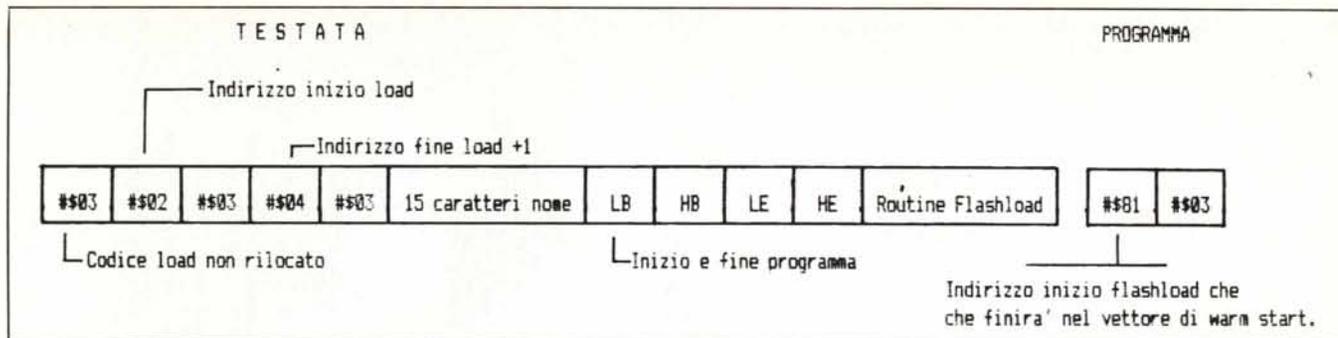


Figura 3 - Formato testata e programma in una registrazione con Flashtape. I due byte-programma sono seguiti dal programma vero in formato veloce.

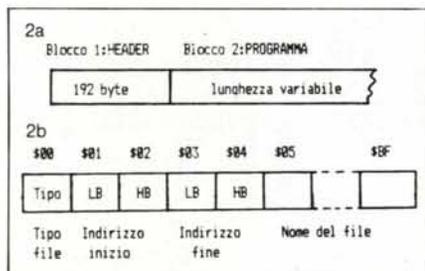


Figura 2a - Formato registrazione programmi.

Figura 2b - Formato header registrazione.

viando un bit di sincronismo, gli 8 bit della parola-dati ed un bit finale di parità per il controllo dell'errore. Il bit di sincronismo è formato da un segnale lungo ed uno medio, mentre il bit di parità è codificato come un bit normale. Lo scopo del bit di sincronismo è quello di separare un byte dall'altro, e di indicare l'inizio dei segnali che determinano lo stato degli 8 bit.

Con semplici calcoli possiamo verificare che un byte richiede 8448 microsecondi, cioè circa 9 millisecondi.

Per registrare 26624 byte (26K) avremo bisogno di:

$$0.009 \times 26624 = 239.6 \text{ secondi.}$$

A questi vanno aggiunti 10 secondi di impulsi brevi che vengono preposti ai dati veri e propri. Questo treno di impulsi iniziale svolge un duplice compito: permettere al motore del nastro di raggiungere la giusta velocità e calcolare la durata degli impulsi per compensare eventuali variazioni tra la velocità di scrittura e quella di lettura. Ma pur tenendo conto di questi altri 10 secondi il totale ci dà circa 249 secondi (4.15 minuti), ben lontani dagli 8.45 minuti effettivamente necessari.

Questa discrepanza si spiega con il fatto che i dati vengono registrati due volte per fare in modo che dati errati sfuggiti al controllo del bit di parità vengano rintracciati ugualmente.

Le routine Commodore di scrittura su nastro prevedono la registrazione dei dati raggruppati in blocchi. Ogni blocco viene inviato al nastro secondo lo standard visto prima.

Il primo blocco, detto «HEADER» o testata, contiene i dati identificativi del file (nome, tipo, ecc.) ed è lungo sempre 192 byte. L'header viene costruito (o caricato in caso di load) nel buffer cassetta posto a partire dal \$03c.

Nel caso dei programmi segue il secondo blocco che contiene tutto il programma (vedi fig. 2).

L'header viene riconosciuto dal computer grazie ai dieci secondi di impulsi brevi che lo precedono; tra un blocco e l'altro, invece, vi è una pausa di circa 2 secondi.

I file dati, diversamente dai programmi, vengono suddivisi in tanti blocchi da 192 caratteri.

L'header di una registrazione

Diamo un'occhiata da vicino alla testata delle registrazioni. Il primo byte indica il tipo di file seguente: il codice # \$01 indica un programma, mentre # \$03 ha invece un significato particolare: esso specifica pure un programma, ma questo verrà caricato senza rilocarlo all'inizio della RAM-Basic (\$0801) anche se si è dato solo il comando LOAD.

Ciò vuol dire che il programma verrà comunque posto dove specificano i due byte seguenti nell'header. Infatti, il secondo e terzo byte della testata contengono l'indirizzo da cui cominciare a memorizzare i dati in arrivo dal registratore. Usando il codice \$03 seguito dall'indirizzo del vettore di warm-start, si può ottenere una procedura di autostart poiché, indipendentemente dal comando di LOAD dato, il 64 comincerà a caricare dalle locazioni che contengono tale vettore modificandolo. Al termine della lettura il computer farà riferimento proprio a

questo vettore per ritornare al Basic con il familiare READY, ed avendolo modificato sarà forzato a saltare all'indirizzo che vi avremo sostituito.

I byte 3 e 4 dell'header contengono il numero della locazione successiva all'ultima che deve essere caricata dal nastro e, infine, dal byte 5 al 192 è spazio riservato al nome del file. Ci sarebbe, quindi, posto per un nome di ben 187 caratteri, ma in realtà, all'atto del caricamento di un programma, ne vengono mostrati solo 16, rendendo superflui tutti gli altri. Teniamo presente, quindi che, in pratica, possiamo disporre di gran parte dell'header per memorizzarci altri dati, come vedremo tra poco.

L'allocazione delle nuove routine

In generale il nostro velocizzatore si comporrà di due routine principali: Flashsave e Flashload. La parte che gestirà il save la allocheremo in SE000 in modo che abilitando tutta la RAM (azzerando il bit 1 del registro \$01) avremo disponibile sia le nostre routine sia la RAM da \$A000 in poi che normalmente non è registrabile perché mascherata dalla ROM del Basic.

La routine di Flashload la incorporeremo invece nell'header dei programmi da registrare che verrà regi-

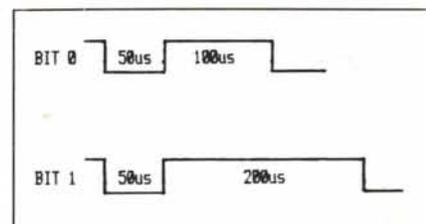


Figura 4 - Codifica dei bit 0 e 1 da parte del Flashtape.

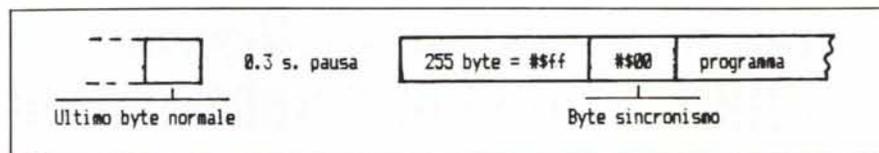


Figura 5 - Composizione parte sincronismo per il flashtape.


```

00078 E06F JSR $F68F
00079 E072 LDA #3C
00080 E074 STA $B2
00081 E076 LDA #93
00082 E078 STA $B3
00083 E07A LDY #BF
00084 E07C LDA #20
00085 E07E STA ($B2).Y
00086 E080 CLEAR
00087 E082 DEY
00088 E084 DD FB
00089 E086 DD FB
00090 E088 DD FB
00091 E08A DD FB
00092 E08C DD FB
00093 E08E DD FB
00094 E090 DD FB
00095 E092 DD FB
00096 E094 DD FB
00097 E096 DD FB
00098 E098 DD FB
00099 E09A DD FB
00100 E09C DD FB
00101 E09E DD FB
00102 E0A0 DD FB
00103 E0A2 DD FB
00104 E0A4 DD FB
00105 E0A6 DD FB
00106 E0A8 DD FB
00107 E0AA DD FB
00108 E0AC DD FB
00109 E0AE DD FB
00110 E0B0 DD FB
00111 E0B2 DD FB
00112 E0B4 DD FB
00113 E0B6 DD FB
00114 E0B8 DD FB
00115 E0BA DD FB
00116 E0BC DD FB
00117 E0BE DD FB
00118 E0C0 DD FB
00119 E0C2 DD FB
00120 E0C4 DD FB
00121 E0C6 DD FB
00122 E0C8 DD FB
00123 E0CA DD FB
00124 E0CC DD FB
00125 E0CE DD FB
00126 E0D0 DD FB
00127 E0D2 DD FB
00128 E0D4 DD FB
00129 E0D6 DD FB
00130 E0D8 DD FB
00131 E0DA DD FB
00132 E0DC DD FB
00133 E0DE DD FB
00134 E0E0 DD FB
00135 E0E4 DD FB
00136 E0E8 DD FB
00137 E0EC DD FB
00138 E0F0 DD FB
00139 E0F4 DD FB
00140 E0F8 DD FB
00141 E0FC DD FB
00142 E0FF DD FB
00143 E100 DD FB
00144 E104 DD FB
00145 E108 DD FB
00146 E10C DD FB
00147 E10E DD FB
00148 E110 DD FB
00149 E114 DD FB
00150 E118 DD FB
00151 E11C DD FB
00152 E11E DD FB
00153 E120 DD FB

:MESSAGGIO SAVING .....
:CARICA $033C NEL
: NEL PUNTATORE $B2.$B3
:RIPULISCE BUFFER
:COPIA I CODICI INIZIALI
: DELL'HEADER NECESSARI
: PER L'AUTOSTART
:SALVA PUNTATORE BUFFER
:PUNTATORE NOME
:COPIA IL NOME DEL FILE
: NEL BUFFER DI CASSETTA
: FINE NOME
:COPIA ROUTINE DI FLASHLOAD NEL BUFFER CASSETTA
: I PRIMI 4 BYTE SONO L'INDIRIZZO DI PARTENZA E FINE
: DEL PROGRAMMA DA REGISTRARE.
NAHEND LDY #303
IOADR STA $0350.Y
DEY
BPL IOADR
LDY #3A8
FLCODE LDA COPY.Y
STA $0353.Y
DEY
BNE FLCODE
LDA SREFLAG
CMP #301
BEQ IOBUF
LDA #34C
STA FINE
LDA SYSADR
LDA FINE+1
LDA SYSADR+1
LDA FINE+2
IOBUF JSR $F7D7
LDA #369
STA $3AB
JSR $F68B
LDA #LOADAD
STA $C1
LDA #>LOADAD
STA $C2
LDA #<LOADAD+2
STA $3AE
LDA #>LOADAD
STA $3AF
JSR $F867
JMP FLSAVE
CODE .BYTE 03
NON RILOCATO

```

```

00228 E160 LDA #300
00229 E162 STA $DD07
00230 E164 LDA #319
00231 E166 STA $DD0F
00232 E168 LDA #301
00233 E16A LDA #308
00234 E16C STA #301
00235 E16E LDA #302
00236 E170 BIT $DD0D
00237 E172 BEQ NREADY
00238 E174 BCC ZERO
00239 E176 LDY #314
00240 E178 CA
00241 E17A BNE LOOP
00242 E17C LDA #301
00243 E17E LDA #308
00244 E180 STA #301
00245 E182 STA #301
00246 E184 STA #301
00247 E186 STA #301
00248 E188 STA #301
00249 E18A STA #301
00250 E18C STA #301
00251 E18E STA #301
00252 E190 STA #301
00253 E192 STA #301
00254 E194 STA #301
00255 E196 STA #301
00256 E198 STA #301
00257 E19A STA #301
00258 E19C STA #301
00259 E19E STA #301
00260 E1A0 STA #301
00261 E1A2 STA #301
00262 E1A4 STA #301
00263 E1A6 STA #301
00264 E1A8 STA #301
00265 E1AA STA #301
00266 E1AC STA #301
00267 E1AE STA #301
00268 E1B0 STA #301
00269 E1B2 STA #301
00270 E1B4 STA #301
00271 E1B6 STA #301
00272 E1B8 STA #301
00273 E1BA STA #301
00274 E1BC STA #301
00275 E1BE STA #301
00276 E1C0 STA #301
00277 E1C2 STA #301
00278 E1C4 STA #301
00279 E1C6 STA #301
00280 E1C8 STA #301
00281 E1CA STA #301
00282 E1CC STA #301
00283 E1CE STA #301
00284 E1D0 STA #301
00285 E1D2 STA #301
00286 E1D4 STA #301
00287 E1D6 STA #301
00288 E1D8 STA #301
00289 E1DA STA #301
00290 E1DC STA #301
00291 E1DE STA #301
00292 E1E0 STA #301
00293 E1E2 STA #301
00294 E1E4 STA #301
00295 E1E6 STA #301
00296 E1E8 STA #301
00297 E1EA STA #301
00298 E1EC STA #301
00299 E1EE STA #301
00300 E1F0 STA #301
00301 E1F2 STA #301
00302 E1F4 STA #301
00303 E1F6 STA #301

:IMPOSTA TIMER-H
:AVVIA TIMER
:SEGNALE OFF
:ATTENDE TIMER
:SE BIT DA INVIARE = 0
:SALTA DELTA AGGIUNTIVO
:RITARDO DI 100 MICROS.
:SEGNALE ON DI NUOVO
:RILEVA I LIMITI DEL
:PROGRAMMA DA REGISTR.
: DALLA TESTATA
:ATTENDE CIRCA 0.3 SEC.
:ROUTINE DI LOAD VELOCE MEMORIZZATA NELLA TESTATA
:(HEADER) DEL PROGRAMMA. NEL BUFFER DI CASSETTA
:
: *=$0354
:ROUTINE DI BITIN (INPUT DI UN BIT)
:
: BITIN LDA #310
: WAIT BIT $DC0D
: BEQ WAIT
: LDA $DD0D
: LDY #300
: STX $DD07
: LDA #319
: STX $DD0F
: LSR A
: LSR A
: RTS
:ROUTINE INCREMENTO INDIRIZZO LOAD
:
: BUNPAD INC $3AC
: BNE L4
: INC $3AD
: LDY $3AC
: CPY $3AE
: BNE NOC
: CPY $3AF
: BNE NOC
: SEC
: .BYTE $24
: NOC CLC
: RTS
:ENTRY POINT ROUTINE LOAD VELOCE
:
: LOAD SEI
: LDA $D011
: AND #3EF
: STA $D011
: LDA $D011
: AND #31F
: STA $011

```

(continua a pagina 128)

(segue da pagina 127)

```

00304 0390 A2 03          LDX #003          :RILEVA I LIMITI DEL
00305 0392                :PROGRAMMA DA CARICARE
00306 0392 BD 50 03 L9   LDA #0350.X      :DALLA TESTATA
00307 0395 95 AC          STA #AC.X
00308 0397 CA            DEX
00309 0398 10 FB          BPL L9
00310 039A A0 00          LDY #000          :ATTENDE CIRCA 0.3 SEC.
00311 039C 88            DEY
00312 039D D0 FD          BNE L10
00313 039F CA            DEX
00314 03A0 D0 FA          BNE L10
00315 03A2                :
00316 03A2                :RICEVE 255 SEGNALI PER PERMETTERE LA STABILIZZAZIONE
00317 03A2                :DELLA VELOCITA' DEL NASTRO
00318 03A2                :
00319 03A2 A0 FF          LDY #0FF
00320 03A4 A9 10          LG   LDA #010
00321 03A6 2C 0D DC WAIT2 BIT #DC0D      :RILEVA SEGNALE
00322 03A9 F0 FB          BEQ WAIT2
00323 03AB 88            DEY
00324 03AC D0 F6          BNE LG
00325 03AE                :
00326 03AE                :RILEVA BYTE DI SINCRONIZZAZIONE (#000)
00327 03AE                :
00328 03AE A9 BA          LDA #0BA          :IMPOSTA TIMER-L
00329 03B0 8D 06 DD          STA #DD06        :SU 186 MICROS.
00330 03B3 A9 01          NOSYNC LDA #001      :FLAG SYNC NON RICEVUTO
00331 03B5 48            PHA
00332 03B6 20 54 03 SYNC JSR BITIN        :RICEVE BIT
00333 03B9 68            PLA          :RECUPERA BYTE IN
00334 03BA                :RICEZIONE
00335 03BA B0 F7          BCS NOSYNC       :SE BIT=1 NON E' IL
00336 03BC                :BYTE DI SINCRONISMO
00337 03BC 2A            ROL A            :CONSERVA BIT RICEVUTO
00338 03BD C9 00          CMP #000         :SE BYTE=#00 FINE
00339 03BF D0 F4          BNE SYNC
00340 03C1                :
00341 03C1                :LETTURA DATI DAL NASTRO
00342 03C1                :
00343 03C1 A9 08          BYTEIN LDA #008   :8 BIT (+1) DA RICEVERE
00344 03C3 85 A3          STA #A3
00345 03C5 20 54 03 L1   JSR BITIN        :RICEVE BIT
00346 03C8 26 A4          ROL #A4          :BIT IN #A4
00347 03CA C6 A3          DEC #A3          :-1 BIT DA RICEVERE
00348 03CC 10 F7          BPL L1
00349 03CE A5 A4          LDA #A4          :BYTE RIC. IN (A)
00350 03D0                :
00351 03D0 A0 00          LDY #000
00352 03D2 91 AC          STA (#AC).Y      :MEMORIZZA BYTE
00353 03D4 20 6B 03 JSR BUMPAD        :AGGIORNA INDIRIZZO
00354 03D7 90 E8          BCC BYTEIN       :RIPETE SE C=0
00355 03D9 A9 83          LDA #83
00356 03DB 8D 02 03 STA #0302
00357 03DE A9 A4          LDA #A4
00358 03E0 8D 03 03 STA #0303
00359 03E3 A9 00          LDA #000
00360 03E5 8D A0 02 STA #02A0
00361 03E8 20 93 FC JSR #FC93        :FERMA MOTORE E ABILITA
00362 03EB                :SCHERMO.
00363 03EB 58            CLI
00364 03EC 86 2D          STX #2D          :AGGIORNA FINE PROGRAMMA
00365 03EE 84 2E          LDY #2E
00366 03F0 A9 A7          FINE LDA #A7       :FINE PREDISPOSTA
00367 03F2 48            PHA              :PER IL RUN AUTOMATICO
00368 03F3 A9 E9          LDA #E9
00369 03F5 48            PHA
00370 03F6 A9 00          LDA #000
00371 03F8 4C 71 A8          JMP #A871
00372 03FB                :
00373 03FB                :INIZIO ROUTINE SAVE VELOCE IN #02A7
00374 03FB                :
00375 03FB                :#=#02A7
00376 02A7                :
00377 02A7 A5 BA          SAVEIN LDA #BA    :SE PERIFERICA DIVERSA
00378 02A9 C9 01          CMP #001         :DA 1 (REGISTRATORE)
00379 02AB F0 03          BEQ OK           :VA AL LOAD NORMALE
00380 02AD 4C ED F5          JMP #F5ED
00381 02B0 A5 01          OK LDA #01       :ABILITA RAM IN #E000
00382 02B2 29 FD          AND #0FD
00383 02B4 85 01          STA #01
00384 02B6 4C 00 E0          JMP BEGIN        :CONTROLLO SINTASSI E
00385 02B9                :INIZIO SAVE.
00386 02B9 A5 01          SAVEND LDA #01   :RIABILITA ROM IN #E00
00387 02BB 09 02          ORA #002
00388 02BD 85 01          STA #01
00389 02BF 18            CLC
00390 02C0 4C 93 FC          JMP #FC93        :RIABILITA SCHERMO E
00391 02C3                :TORNA AL BASIC
00392 02C3                :
00393 02C3 A5 01          ERROR LDA #01    :
00394 02C5 09 02          ORA #002
00395 02C7 85 01          STA #01
00396 02C9 4C 08 AF          JMP #AF08        :SYNTAX ERROR
00397 02CC A5 01          VALGET LDA #01   :
00398 02CE 09 02          ORA #002
00399 02D0 85 01          STA #01
00400 02D2 20 73 00 JSR CHRGET
00401 02D5 20 6B A9 JSR #A96B
00402 02DB A5 01          LDA #01
00403 02DA 29 FD          AND #0FD
00404 02DC 85 01          STA #01
00405 02DE 60            RTS

```

Listato 1 - Prima parte del programma Flashtape. La seconda parte ed i commenti dettagliati sulla struttura globale del programma li troverete sul prossimo numero.

strato in forma standard per permettere la ricerca da parte del Commodore senza l'ausilio di alcuna routine particolare. Avremo, allora un header normale (contenente il flashload), seguito da un mini-programma fatto di soli due byte, necessari a lanciare l'esecuzione del flashload, a cui seguirà il programma in formato veloce.

La figura 3 dovrebbe illustrare meglio il concetto.

I due byte contenenti l'indirizzo di inizio della routine di flashload verranno caricati nel vettore di warm start per effetto dei primi 5 byte dell'header cosicché, il microprocessore, invece di tornare al Basic, passerà all'esecuzione della nostra routine che si occuperà di caricare il programma registrato di seguito in formato flash.

Il nuovo standard di registrazione

Al contrario dello standard Commodore che per i singoli bit prevede segnali di lunghezza totale costante, noi utilizzeremo segnali di durata variabile e tramite il controllo della parte positiva del segnale, stabiliremo la presenza di bit 0 o 1.

Ogni bit è misurato a partire dal termine del precedente. Vi è un livello basso di circa 50 microsecondi, seguito da un livello alto della durata di 100 microsecondi per un bit 0 e di 200 per un bit 1; ogni byte è composto da nove bit, di cui, il primo, serve solo a dare il sincronismo ai seguenti. È facile immaginare come questo sistema di registrazione dei dati sia molto sensibile alle variazioni di velocità. Poiché dopo aver caricato i due byte che seguono l'header il nastro ha un breve arresto, bisognerà fare in modo che il motorino raggiunga nuovamente la velocità esatta prima di ricominciare la lettura. Inoltre, non avendo un segnale particolare che indichi l'inizio di un byte (ricordiamo che il Kernal usa a tale scopo un impulso lungo diverso da quelli che codificano i singoli bit) dobbiamo essere sicuri di sincronizzarci con il primo bit in assoluto, altrimenti si corre il rischio di leggere tutti i dati shiftati di uno o più bit.

A tale scopo abbiamo fatto precedere il programma da una pausa di circa 0.3 secondi, seguita da una sequenza di 255 byte di valore #5ff (tutti bit=1) con un byte finale di sincronismo di valore #500 (8 bit=0). Poiché il valore 1 ha una durata su nastro superiore a quella del valore 0, anche se inizialmente il nastro non ha ancora raggiunto la giusta velocità non è possibile che un 1 venga scambiato per 0. Pertanto, la routine di flashload resta in attesa della sequenza di 8 bit a 0 per iniziare la lettura del programma dal primo bit seguente.

MASTER BIT

MI.PE.CO. VENDITA PER CORRISPONDENZA



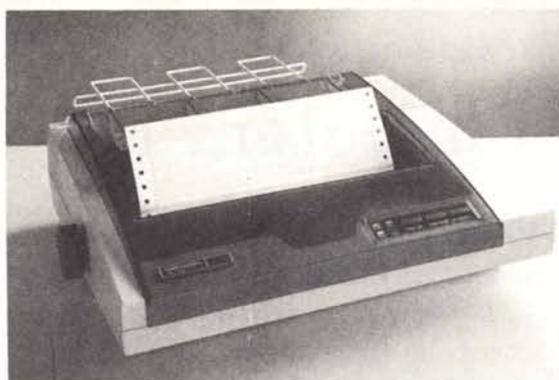
INTERFACCIA PARLANTE CURRAH L. 75.000

Scrivete le parole da pronunciare "Lei" le leggerà: LET S\$ = "sAlve" enter sentirete la parola salve dall'altoparlante del T.V.

Molti programmi prevedono già il suo uso (Birds and the Bees, Lunar jet man, maziacs, VOICE CHESS ecc.

Compreso nel prezzo manuale completo in italiano più un programma compilatore per farle pronunciare in italiano qualsiasi parola richiesta.

Parla attraverso il televisore con chiara voce sintetica.



MANNESMANN MT 80 + L. 599.000

80 col. - 100 cps - interfaccia Centronics - foglio singolo e modulo continuo - bidirezionale.

QL SINCLAIR 128K 599.000

Tutto compreso
6 mesi di garanzia



CPU MOROTOLA 68008 da 32 BIT e 2 microdrive. Ultima versione con nuovi programmi, alimentatore, manuale in inglese, manuale in italiano, 4 cartucce con i 4 programmi gestionali + 1 cartuccia con giochi originali (PIRATE, ZETA, PED, GUN, SREAKOUT, HUNT) e in regalo un ottimo copiatore per mdv e floppy di Massimo Rossi

SPECTRUM 48K PLUS 299.000

Tutto compreso
6 mesi di garanzia

con la SPECTRUM plus manuale in italiano e in regalo 5 programmi in italiano (conto corrente, grafica, funzioni, bioritmi, esapadone + il Supercopiatore di Massimo Rossi)

QL 512 K 949.000

Espansione da 512K montata internamente, non necessita di alimentazione supplementare e lascia il connettore libero per altre periferiche.

nuovo SPECTRUM 48K + 299.000
manuale in italiano, cavetti alimentatore, cassette dimostrative e oltre 50.000 lire di software originale e in italiano.

STAMPANTE ALPHACOM 32 149.000
per Spectrum e ZX 81 istruzioni in italiano 2 rulli di carta in regalo.

10 RULLI di carta termica 29.000

MANNESMANN TALLY tutti i modelli

MT 80 + 599.000
foglio singolo e continuo, interfaccia Centronics, 100 cps vari set di caratteri - Bidirezionali.

MT85 899.000
interfaccia Centronics o seriale a scelta 180 cps 80/136 col. foglio singolo e continuo.

DISCHI 3"1/2 13.000

DISCHI 3"1/2 10 pezzi 100.000
garantiti doppia faccia e doppia densità

INTERFACCIA PER JOYSTICK

UNA PRESA 29.000
tipo Kempston, per tutti i joystick stand, 9 PIN D.

INTERFACCIA PER JOYSTICK

DUE PRESE 39.000
tipo Kempston, per tutti i Joystick stand, P PIN D.

JOYSTICK STANDARD 9 PIN D 15.000

CONVERTITORE 99.000
Da RS232 a Centronics per interfaccia 1 o per QL cavi e connettori speciali compresi.

INTERFACCIA CENTRONICS SPECTRUM 99.000
senza software tutto su Rom compreso il copy

8 CARTUCCE x MICRODRIVE 49.000

TRISLOT 27.000
presa tripla per connettore Spectrum

MANUALE IN ITALIANO x SPECTRUM 16.000
«Come usare il tuo Spectrum»

ROM «JS» NUOVO TIPO (256K + 128K) .99.000
trasforma il tuo QL in un «JS».

INTERFACCIA PARLANTE CURRAH 75.000

manuale completo in italiano.

ESPANSIONE + 32K x SPECTRUM 59.000
issue 2 o 3 specificare, facilissima da montare, istruzioni dettagliate in italiano con fotografie, porta il VS. Spectrum da 16 K a 48 K. Montaggio gratis.

TASTIERA DELLO SPECTRUM PLUS 85.000
Kit per trasformare lo Spectrum normale in PLUS

DISK DRIVE 3"1/2 x INTERF. x QL 619.000
Oltre 700K formattati

DISK DRIVE 3"1/2
INTERF. x SPECTRUM 519.000
Oltre 700K formattati

KIT DI ESPANSIONE x QL A 512 249.000
Si monta all'interno del QL, si consiglia l'assistenza di un tecnico specializzato.

ESPANSIONE DEL VOSTRO QL A 512K 349.000
Montata all'interno del Vostro QL e collaudata con garanzia di 3 mesi spedite il Computer solo dopo aver avuto un contatto telefonico.

TOOLKIT II x QL SU ROM 89.000

MI.PE.CO. VENDITA PER CORRISPONDENZA

PARTI DI RICAMBIO PER SPECTRUM E QL

GARANZIA 48H: oltre la normale Garanzia di 6 mesi per i Computer e di 3 mesi per gli accessori, la MI.PE.CO. si impegna a sostituire tutto il materiale trovato malfunzionante, entro 48 ore dal ricevimento.

AVVERTENZE - tutti i prezzi sono comprensivi di IVA e spese postali - per ordini inferiori alle 50.000 lire aggiungere L. 5.000 per contributo spese di spedizione - pagamento contrassegno al ricevimento del pacco - è gradito un contatto telefonico - sconti quantità.
Listino prezzi aggiornato anche su richiesta telefonica.

MI.PE.CO. Cas. Postale 3016 - 00121 ROMA (OSTIA)

ORDINI TELEFONICI (ore 8.30/19.30): 06/5611251

NELLE TUE MANI

tutta la potenza di una grande stampante

P-40 ideale per home e personal computer

Questa è Epson P-40, la stampante termica ultracompatta, quasi tascabile, la compagna ideale per il tuo personal computer a casa, a scuola e anche nel lavoro.

Piccola, robusta, progettata per lavorare a lungo e realizzata con la proverbiale qualità Epson, la P-40 funziona con batterie ricaricabili e stampa grafici e testi su 20, 40 o 80 colonne (modo compresso) a 45 caratteri al secondo.

Regala Epson P-40 al tuo personal. Con la piccola Epson il tuo personal diventa grande!

P-80 e P-80X la qualità di stampa professionale

Con la nuova P-80 e il tuo personal computer hai la stessa qualità delle stampanti a matrice da tavolo a 80 colonne per produrre prospetti proposte d'acquisto, tabelle o listini di elevata qualità su carta termica o su carta comune. Se poi desideri una qualità di stampa virtualmente indistinguibile da quella delle macchine da scrivere, scegli P-80X, con i suoi 24 "aghi" capaci di produrre caratteri pieni e netti, autorevoli, per la tua corrispondenza più importante. Quando vuoi, dove vuoi.

P-80 e P-80X stampano su 40, 80 e 136 colonne su fogli singoli a 45 caratteri al secondo.

P-80



P-40



EPSON l'informatica portatile, anche nelle periferiche



EPSON-SEGI S.p.A.
20124 Milano - Via Timavo, 12 - Tel. 02-6709136-7-8-9-0
40121 Bologna - Via Pietramellara, 65 A/B - Tel. 051-273686
35128 Padova - Via Pellizzo, 23/9 int. 4/U - Tel. 049-8070870
00199 Roma - Via Asmara, 58 - Tel. 06-8398766-8394458