

Usando la memoria espansa

La volta scorsa abbiamo iniziato a vedere una unit EXEC_SWAP, che consente di sostituire la procedura Exec del Turbo Pascal con una funzione ExecWithSwap. Questa ci libera dalla necessità di determinare a priori le dimensioni dell'eventuale heap dei nostri programmi (con la direttiva \$M o mediante il menu Options dell'ambiente integrato) e, come se non bastasse, ci consente di far eseguire da un programma anche altri programmi «ingombranti». Il tutto mediante temporaneo parcheggio su memoria espansa o su disco del programma da cui viene chiamata la funzione. In questo e nel prossimo articolo ne vedremo in dettaglio il funzionamento, esaminando anche alcune alternative di implementazione

Tanto per darvi subito un'idea delle prestazioni di EXEC_SWAP, vi propongo nella figura 1 un breve demo. Anche TESTEXEC, come la unit EXEC_SWAP.PAS e il file EXEC_SWAP.ASM, è stato scritto da Kim Kokkonen, presidente della Turbo Power Software, e qui riprodotto con la sua cortese autorizzazione. Non me la sono sentita di ricambiare tanta cortesia con modifiche al suo lavoro, che quindi vi ripropongo in versione strettamente originale. Mi sono solo concesso la libertà di aggiungere un array di 30.000 interi proprio a TESTEXEC, in modo da dare maggiore concretezza al demo: è ben probabile, infatti, che la funzione ExecWithSwap troverà la sua più naturale collocazione in programmi di ben altro ingombro che un breve demo.

Bene, veniamo alle cifre. Compilando TESTEXEC dopo aver disattivato le varie opzioni di debugging, si ottiene un eseguibile di appena 5.472 byte. Programmi di utilità come l'EXEMOD della Microsoft, tuttavia, ci avvertono che il programma richiederà un minimo di 82.352 byte per girare: appena partito, infatti, il programma dovrà crearsi uno stack di 16.384 byte e reclamerà altri 60.000 byte per quell'array di interi, più altri

spiccioli per i restanti suoi dati e per quelli delle unit. La funzione InitExecSwap si incaricherà di creare un file di swap su EMS o su disco, sul quale parcheggerà temporaneamente ben 80.277 byte, lasciandone poco più di 2.000 in memoria. Poi, se tutto è andato bene, ExecWithSwap chiamerà una seconda copia di COMMAND.COM (cercandone il pathname nella variabile COMSPEC dell'environment), che potremo abbandonare digitando «exit».

Sulla mia macchina ho provato un CHKDSK subito prima di TESTEXEC, ottenendone l'informazione che avevo 596.304 byte disponibili; un secondo CHKDSK dato dopo aver fatto partire TESTEXEC (e naturalmente prima di «exit») me ne ha comunicati 589.536: una differenza di poco meno di 7K, quindi superiore ai 2.000 byte calcolati «a tavolino». In ogni caso, tuttavia, siamo parecchio sotto gli 80K che il programma si sarebbe mangiato usando la procedura Exec in dotazione al compilatore. Un bel risultato.

Memoria estesa e memoria espansa

Dicevo che il file di swap viene creato o su EMS o su disco. Data la maggiore velocità di accesso della memoria espansa, per prima cosa si verifica se questa è presente.

Qui devo correre il rischio di annoiare chi già ha le idee chiare al riguardo, a beneficio di chi non ha mai superato la barriera dei 640K. Ricordiamo innanzitutto che i processori 80x86 (nonché il vecchio 8088) possono gestire direttamente fino ad un Mega di RAM; 384K di questa non sono però normalmente accessibili, in quanto dedicati alle ROM, alla memoria video, ecc. Rimangono appunto i nostri 640K: veramente tanti fino a pochi anni fa, ormai appena sufficienti. Ecco quindi due «prolunghe»: la memoria estesa e la memoria espansa. La prima in realtà è disponibile solo su macchine dotate di un 80286 o di un 80386, e solo se si pongono questi processori in «modo protetto», ben di-

```

program TestExecSwap;
uses (* ExecSwap DEVE ESSERE L'ULTIMA UNIT NELLA LISTA *)
    Dos, ExecSwap;
const
    SwapLoc: array[boolean] of string[8] = ('su disco', 'su EMS');
var
    Status: word;
    LargeArray : array[1..30000] of integer;
begin
    if not InitExecSwap(HeapPtr, 'SWAP.$$$') then
        Writeln('Impossibile allocare spazio per swap')
    else begin
        Writeln('Allocati ', BytesSwapped, ' bytes ', SwapLoc[EmsAllocated]);
        SwapVectors;
        Status := ExecWithSwap(GetEnv('COMSPEC'), '');
        SwapVectors;
        Writeln('Status: ', Status)
    end
end.

```

Figura 1 - Un breve programma per mostrare l'uso della funzione Exec WithSwap.

verso dal «modo reale», quello nel quale si hanno le stesse funzionalità di un normale 8086. Per agevolare (si fa per dire...) le operazioni, si dispone di un INT \$15 che consente di trasferire dati tra la memoria convenzionale e quella estesa; in realtà prima di attivare quell'interrupt si deve inizializzare una *Global Descriptor Table*, si deve cioè avere un minimo di familiarità con tecniche e strumenti tipici della programmazione di sistema in ambienti multitasking (l'argomento è stato ampiamente trattato in altra rubrica della rivista). In conclusione, l'uso più ragionevole della memoria estesa è molto più semplice; se ne abbiamo un po' sul nostro 286 o 386, ne facciamo un RAMDISK solo aggiungendo una riga al file CONFIG.SYS (ad esempio con «DEVICE=RAMDRIVE.-

SYS 384 512 4 /E») creiamo un disco virtuale di 384K, e quel «/E» fa sì appunto che venga posto nella memoria estesa).

La memoria espansa è invece disponibile, mediante apposite schede, anche su macchine dotate di un 8088 o 8086. Nel 1985 la Lotus e la Intel proposero la *Expanded Memory Specification* (EMS), e ben presto aderì anche la Microsoft, per dar vita a quella che venne chiamata LIM EMS. Nella sua prima versione, si trattava di usare 64K della RAM compresa tra la memoria video e la ROM di sistema, quindi accessibili anche in modo reale: venivano lì definite quattro «pagine» di 16K ognuna attraverso le quali, mandando opportuni valori a quattro porte di I/O, si poteva avere accesso fino a quattro

schede di memoria, ognuna contenente fino a 2 mega di memoria organizzata in «pagine» di 16K. In parole povere, fino a 8 mega di memoria in più a nostra disposizione con le versioni 3.0 e 3.2; con la versione 4.0 l'ampiezza di quelle pagine può anche essere diversa da 16K e si può arrivare ad un totale di 32 mega di memoria aggiuntiva. La unit *ExecSwap* vuole poter essere usata su qualsiasi versione della EMS e quindi, tra l'altro, usa pagine di 16K: di qui il valore della costante *EmsPageSize* in *InitExecSwap*.

Una nota. Molti programmi riconoscono la presenza della memoria espansa e sanno sfruttarla: l'editor del Turbo Pascal può ad esempio usarla per il proprio buffer di 64K, mentre non può fare altrettanto con la memoria estesa. Sono

```

;EXEC_SWAP.ASM
-----
DATA SEGMENT BYTE PUBLIC
EXTRN BytesSwapped:DWORD ; dichiarate in EXEC_SWAP.PAS
EXTRN EmsAllocated:BYTE
EXTRN FileAllocated:BYTE
EXTRN EmsHandle:WORD
EXTRN FrameSeg:WORD
EXTRN FileHandle:WORD
EXTRN SwapName:BYTE
EXTRN PrefixSeg:WORD ; dalla unit System
DATA ENDS
-----
CODE SEGMENT WORD PUBLIC
ASSUME CS:CODE,DS:DATA
PUBLIC ExecWithSwap,FirstToSwap
PUBLIC AllocateSwapFile,DeallocateSwapFile
PUBLIC DefaultDrive,DiskFree
PUBLIC EmsInstalled,EmsPageFrame
PUBLIC AllocateEmsPages,DeallocateEmsHandle
-----
FileAttr EQU 6 ; hidden + system
EmsPageSize EQU 16384
FileBlockSize EQU 32768
StkSize EQU 128
lo EQU (WORD PTR 0)
hi EQU (WORD PTR 2)
ofst EQU (WORD PTR 0)
segm EQU (WORD PTR 2)
-----
; Variabili nel Code Segment
EmsDevice DB 'EMXXXXX',0 ; Device driver per l'EMS
UsedEms DB 0 ; 1 se su EMS, 0 se su disco
BytesSwappedCS DD 0 ; Byte da 'swappare'
EmsHandleCS DW 0 ; handle per l'EMS
FrameSegCS DW 0 ; Seg della page frame dell'EMS
FileHandleCS DW 0 ; Per il swap su disco
PrefixSegCS DW 0 ; Seg del Prog. Segment Prefix
Status DW 0 ; Risultato di ExecSwap
LeftToSwap DD 0 ; Byte ancora da 'swappare'
SaveSP DW 0 ; Copia del registro SP
SaveSS DW 0 ; Copia del registro SS
PathPtr DD 0 ; Ptr al programma da eseguire
CmdPtr DD 0 ; Ptr alla sua riga comando
ParasWeHave DW 0 ; Paragrafi prima del swap
CmdLine DB 128 DUP (0) ; Riga comando da passare al DOS
Path DB 64 DUP (0) ; Pathname da passare al DOS
FileBlock1 DB 16 DUP (0) ; Primo FCB da passare al DOS
FileBlock2 DB 16 DUP (0) ; Secondo FCB da passare al DOS
; Le seguenti 4 variabili devono essere contigue e nell'ordine indicato
EnvironSeg DW 0 ; Seg dell'environment
CmdLinePtr DD 0 ; Ptr a CmdLine
FilePtr1 DD 0 ; Ptr a FileBlock1
FilePtr2 DD 0 ; Ptr a FileBlock2
TempStack DB StkSize DUP (0) ; Stack temporaneo
StackTop LABEL WORD ; Marca l'inizio di TempStack
-----
; Macro
Macro
MovSeg MACRO Dest,Src ; Assegna ad un segment register
; .. il valore di un altro
PUSH Src
POP Dest
ENDM

MovMem MACRO Dest,Src ; Muove da memoria a memoria
; .. via AX
MOV AX, Src
MOV Dest, AX
ENDM

InitSwapCount MACRO ; Inizializza il contatore per
; .. i byte da 'swappare'
MovMem LeftToSwap.lo, BytesSwappedCS.lo
MovMem LeftToSwap.hi, BytesSwappedCS.hi
ENDM

SetSwapCount MACRO BlkSize ; Ritorna CX = byte da muovere
LOCAL FullBlk
MOV CX, BlkSize ; .. e riduce LeftToSwap
CMP LeftToSwap.hi, 0 ; Assumi tutto un blocco
JNZ FullBlk ; Se la word alta <= 0
CMP LeftToSwap.lo, BlkSize ; Se resta un blocco o piu'
JAE FullBlk ; .. salta a FullBlk
MOV CX, LeftToSwap.lo ; Altrimenti muovi quanto resta
FullBlk:
SUB LeftToSwap.lo, CX ; Decrementa LeftToSwap
SBB LeftToSwap.hi, 0
ENDM

NextBlock MACRO SegReg, BlkSize ; SegReg := ptr al prossimo
MOV AX, SegReg ; .. blocco da muovere
ADD AX, BlkSize/16 ; Aggiunge il numero di paragrafi
MOV SegReg, AX

EmsCall MACRO FuncAH ; Chiama EMM e prepara l'esame
MOV AH, FuncAH ; .. del risultato
INT 67h
OR AH, AH ; Se errori, Zero flag = 0
ENDM

DosCallIAH MACRO FuncAH ; Chiama una funzione del DOS
MOV AH, FuncAH
INT 21h
ENDM

DosCallIAX MACRO FuncAX ; Chiama una funzione del DOS
MOV AX, FuncAX
INT 21h
ENDM

InitSwapFile MACRO ; Inizializza il file di swap
MOV BX, FileHandleCS
XOR CX, CX ; 0 byte
XOR DX, DX ; dall'inizio del file
DosCallIAX 4200h ; funzione Seek del DOS

```

Figura 2 - Il file EXEC_SWAP.ASM. La funzione ExecWithSwap verrà illustrata nel prossimo numero.

stati quindi approntati dei simulatori di EMS, che rendono possibile usare parte della memoria estesa o del disco rigido come se fosse EMS. Potete trovarne anche uno su MC-Link, col nome VEMM.ZIP.

La funzione InitExecSwap

Prima di verificare se c'è spazio sufficiente sulla memoria espansa eventualmente presente, bisogna sapere ... quanto spazio ci occorre. Si chiama a questo proposito una funzione *PtrDiff* (compresa nei listati del mese scorso), che calcola quanta memoria c'è tra *LastToSave* e *@FirstToSave*. Il primo è uno dei parametri passati a *InitExecSwap*, descritto la volta scorsa (in breve: l'estremo superiore della zona di

memoria occupata dal programma, contenuto nelle variabili predefinite *HeapOrg* o *HeapPtr*, oppure calcolato con la formula $Ptr(Seg(FreePtr) + \$1000, 0)$, secondo che si usi o no memoria dinamica; l'altro, come possiamo vedere nella figura 2, è l'indirizzo di una «label» posta subito dopo il codice della funzione *ExecWithSwap*: questa infatti deve restare in memoria, mentre tutto quanto viene dopo può essere temporaneamente eliminato; quella «label» indica quindi l'inizio della zona di memoria da sottoporre a *swap*.

La verifica della presenza della memoria EMS viene condotta chiamando la funzione *EmsInstalled*, anch'essa nella figura 2: si tratta di provare ad aprire un file dal nome EMMXXXX0 come se si trattasse di un file normale. Proble-

ma: e se non ci fosse memoria espansa ma esistesse un «vero» file con quel nome? In verità è piuttosto improbabile, ma non sarebbe una cattiva idea controllare. Vi propongo quindi nella figura 4 una variante di *EmsInstalled* in cui si usa la funzione \$44 del DOS, sottofunzione \$00; lasciando in BX l'*handle* del file, basta poi controllare il bit 7 del registro DX: se è zero, il file aperto è un file «vero»; se abbiamo «aperto» il file ma quel bit è uno possiamo quindi dedurne che abbiamo effettivamente memoria espansa sulla nostra macchina.

Non è questo il solo metodo: si può anche andare a spulciare nella routine associata all'INT \$67 (quello attraverso il quale, come vedremo, si comunica con la EMS), per cercarvi la stringa

```

ENDM
HaltWithError MACRO Level ; Se errore non recuperabile
MOV AL, Level ; .. imposta Errorlevel
DosCallAH 4Ch ; .. e torna al DOS
ENDM

MoveFast MACRO ; Muove CX byte da DS:SI a ES:DI
CLD
SHR CX, 1 ; Converte in numero di word
REP MOVSW
RCL CX, 1 ; Se e' avanzato un byte 'dispari'
REP MOVSB ; .. muovi pure quello
ENDM

SetTempStack MACRO ; Imposta lo stack temporaneo
MOV AX, OFFSET StackTop
MOV BX, CS
CLI
MOV SS, BX
MOV SP, AX
STI
ENDM

; function ExecWithSwap(Path, CmdLine: string): word;
ExecWithSwap PROC FAR
; verrà illustrata nel prossimo numero
ExecWithSwap ENDP

; La LABEL FirstToSave marca l'inizio della memoria da 'swappare'
FirstToSave:
; function AllocateSwapFile: boolean;
AllocateSwapFile PROC NEAR
MOV CX, FileAttr
MOV DX, OFFSET SwapName + 1 ; Salta il byte di lunghezza
DosCallAH 3Ch ; Crea il file
MOV FileHandle, AX
MOV AL, 0 ; Ritorna FALSE se errori
JC ASDone
INC AL ; .. altrimenti TRUE
ASDone:
RET
AllocateSwapFile ENDP

; procedure DeallocateSwapFile;
DeallocateSwapFile PROC NEAR
MOV BX, FileHandle
DosCallAH 3Eh ; Chiudi il file
XOR CX, CX ; Attributo := normale
MOV DX, OFFSET SwapName + 1 ; DS:DX -> nome senza byte di lung.
DosCallAX 4301h ; Imposta l'attributo
DosCallAH 41h ; Cancella il file
RET
DeallocateSwapFile ENDP

; function EmsInstalled: boolean
EmsInstalled PROC FAR
PUSH DS
MovSeg DS, CS

```

```

MOV DX, OFFSET EmsDevice ; DS:DX -> nome del driver EMS
DosCallAX 3D02h ; Prova ad aprirlo
POP DS
MOV BX, AX ; BX := handle (se aperto)
MOV AL, 0 ; Ritorna FALSE se non aperto
JC EIDone
DosCallAH 3Eh ; Chiudi
MOV AL, 1 ; Ritorna TRUE
EIDone:
RET
EmsInstalled ENDP

; function EmsPageFrame: word;
EmsPageFrame PROC FAR
EmsCall 41h ; Imposta la page frame
MOV AX, BX ; AX := segmento
JZ EPDone ; Se tutto bene, ritorna il seg.
XOR AX, AX ; .. altrimenti ritorna 0
EPDone:
RET
EmsPageFrame ENDP

; function AllocateEmsPages(NumPages: word): word;
AllocateEmsPages PROC FAR
MOV BX, SP
MOV BX, SS:[BX+4] ; BX := NumPages
EmsCall 43h ; 'Apri' la EMS
MOV AX, DX ; AX := handle
JZ APDone ; Se tutto bene, ritorna l'handle
MOV AX, 0FFFFh ; .. altrimenti ritorna $FFFF
APDone:
RET 2
AllocateEmsPages ENDP

; procedure DeallocateEmsHandle(Handle: word);
DeallocateEmsHandle PROC FAR
MOV BX, SP
MOV DX, SS:[BX+4] ; DX := Handle
EmsCall 45h ; 'Chiudi' la EMS
RET 2
DeallocateEmsHandle ENDP

; function DefaultDrive: char;
DefaultDrive PROC FAR
DosCallAH 19h
ADD AL, 'A'
RET
DefaultDrive ENDP

; function DiskFree(Drive: byte): longint;
DiskFree PROC FAR
MOV BX, SP
MOV DL, SS:[BX+4] ; DL := Drive
DosCallAH 36h
MOV DX, AX ; DX := settori per cluster
CMP AX, 0FFFFh ; Numero del drive non valido?
JZ DFdone ; .. se cosi', ritorna $FFFFFFF
MUL CX ; CX = byte per settore
MUL BX ; BX = num. settori liberi
DFdone:
RET 2
DiskFree ENDP
CODE ENDS
END

```

«EMMXXXX0»; se la si trova, è praticamente certo che la memoria espansa è presente e pronta per essere usata. Si tratta di un metodo un po' garibaldino e, a mio parere, un po' meno sicuro di quello proposto nella figura 4: qualche spiritoso potrebbe magari essersi divertito a mettere quella stringa nel codice di una diversa routine associata all'interrupt. Se lo preferite, comunque, ne trovate un esempio nel file EMS.PAS, compreso nel file DEMOS.ARC distribuito insieme al Turbo Pascal. Se due metodi non vi bastano, ne potete trovare ancora altri nella prima e nella seconda edizione dell'impagabile *Advanced MSDOS* di Ray Duncan, Microsoft Press.

In ogni caso, se la EMS c'è bisogna calcolare quante «pagine» di 16K ci occorrono e provare ad allocarle (nel caso degli 80.277 byte di TESTEXEC occorrono cinque pagine). Ciò viene fatto chiamando la funzione *AllocateEmsPages*, che usa una delle funzioni di quell'INT \$67 attraverso il quale un programma può comunicare con l'EMM (*Expanded Memory Manager*). Se ne ottiene come risultato un registro AH azzerato se tutto è andato bene, più

eventuali altri valori nei registri AL, BX e/o DX. La funzione \$43, in particolare, è analoga alla funzione \$3D dell'INT \$21 (apertura di file): va chiamata con il numero delle pagine richieste in BX e, se l'operazione ha avuto successo, ritorna in DX un *handle* che potrà essere usato per le funzioni di lettura, scrittura e chiusura. Se AH è diverso da zero si è invece verificato un errore: AH vale ad esempio \$88 se sulla EMS non c'è spazio disponibile per le pagine che abbiamo richiesto, o \$87 se addirittura la richiesta è superiore alle dimensioni stesse della EMS installata; la nostra *AllocateEmsPages* ritorna comunque un generico \$FFFF quale che sia stato l'errore. Anche qui abbiamo un'alternativa, anche questa proposta nel file EMS.PAS: potremmo infatti usare la funzione \$42 dell'INT \$67, che ritorna in DX il numero totale di pagine presenti nella memoria espansa e in BX il numero di quelle non ancora usate. Basterebbe confrontare quest'ultimo valore con quello della variabile *PagesInEms* e, se BX è almeno uguale, allocare poi le pagine che ci servono con la funzione \$43.

Una volta portata a termine con suc-

cesso l'allocazione, possiamo finalmente completare i preliminari chiamando la funzione *EmsPageFrame*. Questa ci dà l'indirizzo delle quattro pagine di 16K che, come dicevamo prima, fanno da tramite tra la memoria convenzionale e quella espansa: usa la funzione \$41 dell'INT \$67, che ritorna appunto in BX il segmento della zona di memoria che ospita quelle pagine. Vedremo il mese prossimo come servirsi di questa informazione per le operazioni di lettura/scrittura su EMS.

Swap su disco

Se qualcosa non ha funzionato, se cioè la memoria espansa non è presente, non vi è spazio sufficiente, o qualcosa'altro è andato storto (ad esempio problemi hardware sulle schede EMS), *InitExecSwap* prova ad aprire un file di *swap* su disco (il nome del file viene passato alla funzione nel suo secondo parametro). Si procede in modo analogo a quanto già visto per la EMS, in particolare si controlla che vi sia spazio sufficiente su disco.

Vi risparmio i dettagli delle routine interessate, sia perché il sorgente è abbondantemente commentato, sia perché «... che diamine! su disco sappiamo lavorare tutti!»

Anche qui, però, mi sento in dovere di proporvi delle varianti. Proviamo ad immaginare di non avere memoria espansa e di lanciare il nostro TESTEXEC. Verrà creato un file SWAP.\$\$\$, che non potremo vedere con un semplice DIR perché aperto con gli attributi *hidden* e *system* (costante *FileAttr* all'inizio della figura 2). Comparirà un messaggio del tipo «Allocati 80277 byte su disco», e subito dopo ci ritroveremo la prompt del DOS. Domanda: che succede se ora chiamiamo nuovamente TESTEXEC? Risposta: verrà creato un nuovo file SWAP.\$\$\$ che ... si sovrapporrà al primo! Dati poi i due «exit», torneremo al primo TESTEXEC dopo avergli restituito, invece del suo codice e dei suoi dati, quelli del secondo! Facile immaginare le conseguenze, potenzialmente catastrofiche, di giochetti del genere: basta pensare a chiamare non due volte TESTEXEC, ma due programmi diversi che usino lo stesso nome per il file di *swap*!

Una prima soluzione consiste nel cambiare il valore della costante *FileAttr* da 6 a 7, aggiungendo così l'attributo *readonly* (sola lettura); il secondo TESTEXEC non riuscirà a sovrapporre il suo SWAP.\$\$\$ a quello del primo e terminerà con un messaggio d'errore. Forse non è quanto di meglio si possa

```
function InitExecSwap(LastToSave: pointer; SwapFileName: string): boolean;
const
  EmsPageSize = 16384;
var
  PagesInEms: word;
  BytesFree : longint;
  DriveChar : char;
begin
  InitExecSwap := FALSE;
  if EmsAllocated or FileAllocated then
    Exit;
  BytesSwapped := PtrDiff(LastToSave, @FirstToSave);
  if BytesSwapped <= 0 then
    Exit;
  SaveExit := ExitProc;
  ExitProc := @ExecSwapExit;
  if EmsInstalled then begin
    PagesInEms := (BytesSwapped + EmsPageSize - 1) div EmsPageSize;
    EmsHandle := AllocateEmsPages(PagesInEms);
    if EmsHandle <> $FFFF then begin
      EmsAllocated := TRUE;
      FrameSeg := EmsPageFrame;
      if FrameSeg <> 0 then begin
        InitExecSwap := TRUE;
        Exit
      end
    end
  end;
  if Length(SwapFileName) <> 0 then begin
    SwapName := SwapFileName + #0;
    if Pos(':', SwapFileName) = 2 then
      DriveChar := UpCase(SwapFileName[1])
    else
      DriveChar := DefaultDrive;
    BytesFree := DiskFree(byte(DriveChar) - $40);
    FileAllocated := (BytesFree > BytesSwapped) and AllocateSwapFile;
    if FileAllocated then
      InitExecSwap := TRUE;
  end
end;
```

Figura 3 - La funzione *InitExecSwap* della unit *EXECSWAP* (pubblicata il mese scorso).

```

EmsInstalled PROC FAR
  PUSH DS
  MovSeg DS, CS
  MOV DX, OFFSET EmsDevice ; DS:DX -> nome del driver EMS
  DosCallAX 3D02h ; Prova ad aprirlo
  POP DS
  MOV BX, AX ; BX := handle (se aperto)
  MOV AL, 0 ; Ritorna FALSE se non aperto
  JC EIDone
  MOV AX, 4400h ; Chiedi informazioni sul device
  INT 21h ; il cui handle è in BX
  JC EIDone ; Esci se errori
  DosCallAH 3Eh ; Chiudi (NB: non cambia DX)
  MOV AL, 0 ; Assumi FALSE
  TEST DX, 80h ; Se il bit 7 di DX è 0 è un file
  JZ EIDone ; quindi lascia 0 in AL
  MOV AL, 1 ; Altrimenti ritorna TRUE
EIDone:
  RET
EmsInstalled ENDP

```

Figura 4 - Una possibile variante di *EmsInstalled*: la funzione \$44 del DOS consente di verificare se *EMMXXXX0* è un «vero» file.

desiderare. Un'altra, più efficace, soluzione potrebbe essere più o meno la seguente: definiamo un loop che incrementa una variabile di tipo longint da 1 in poi, provando ad ogni ciclo se esiste un file avente come nome quel numero; se esiste si prosegue, altrimenti si è trovato il nome di un file inesistente e

come tale candidato ideale per l'operazione di *swap*.


Se il nome del file non contiene l'indicazione del drive (come sarebbe invece un "C:WAPDIRWAP.\$\$\$"), viene ovviamente utilizzato il drive corrente. Si sa però che i dischi sono molto più lenti della RAM, tanto che sarebbe masochistico

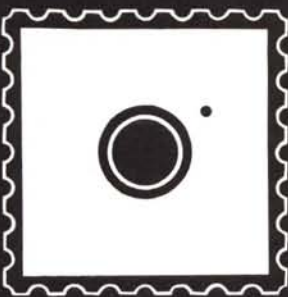
non usare l'eventuale RAMDISK presente. Il problema è però che non si può sapere a priori che nome il DOS gli ha assegnato, in quanto questo nome dipende dalla configurazione della macchina: sarà un drive D: se la macchina ha tre dischi «veri», E: se ne ha quattro, ecc.

In situazioni come queste mi piace usare l'environment: il nome del file di *swap* può essere costruito concatenando il valore di una variabile dell'environment e una stringa; ad esempio, si può passare a *InitExecSwap* il parametro:

```
GetEnv('RAMDISK')+ 'SWAP.$$$';
```

Si tenterà così di aprire il file D:WAP.\$\$\$ se RAMDISK=D:. È possibile tuttavia che non vi sia spazio nel RAMDISK mentre ve ne sarebbe invece sul disco rigido. Si può quindi modificare *InitExecSwap* in modo che, se non c'è spazio sul RAMDISK, provi ad aprirlo sul disco corrente (basta eliminare i primi due caratteri del parametro).

Per ora ci fermiamo qui. Il mese prossimo completeremo l'esame di EXECSWAP prestando particolare attenzione al «contesto» di un programma. 



POSTWARE

POSTWARE SERVIZIO
DI VENDITA SOFTWARE
PER CORRISPONDENZA

Per avere direttamente
a casa vostra la migliore
produzione mondiale
di software originale al
prezzo che avete sempre
desiderato . . .

081/7414951-5953

**80131 NAPOLI
VIALE DEI PINI 101**

SOFTWARE RIGOROSAMENTE ORIGINALE



Prenota subito a POSTWARE il nuovo catalogo

Software
STUDIOS

PER CONOSCERE

i programmi di pubblico dominio

PER RICEVERE

quelli di tuo interesse, pagando il
solo costo di riproduzione su disco

SOFTWARE STUDIOS - PUBLIC DOMAIN SOFTWARE LIBRARY:
la grande raccolta di software di pubblico dominio
MS-DOS - ATARI ST - AMIGA

by VISION