



UNIUNEA EUROPEANĂ



GUVERNUL ROMÂNIEI



Instrumente Structurale  
2007-2013



# Platformă de e-learning și curriculum e-content pentru învățământul superior tehnic

## Programare în limbaj de asamblare

**40. Instalarea, activarea și dezinstalarea  
acestor programe.**

## Instalarea unui nou vector de întrerupere

Partea de instalare a unui program TSR trebuie să realizeze următoarele operații:

- să verifice, în primul rând, dacă nu cumva a fost deja instalat în memorie codul său rezident; dacă programul a fost deja instalat, nu îl va mai instala și programul se va termina cu funcția *4C00h*, *INT 21h*.
- să captureze un vector de întrerupere pe care îl înlocuiește cu unul nou. Înainte de a modifica vectorul de întrerupere, programul rezident (cel ce se instalează), salvează în partea sa de inițializare vectorul curent și apoi îl înscrie pe cel nou, care reprezintă adresa, de tip FAR a procedurii, pentru tratarea întreruperii definite în partea rezidentă;
- să calculeze dimensiunea memoriei necesare pentru codul rezident și să apeleze funcția *DOS 31h*, care lasă codul părții rezidente în memorie și termină programul.

Prin capturarea unui vector de întrerupere se înțelege înlocuirea vectorului existent, cu unul nou, care conține adresa noii rutine de tratare a întreruperii, definită în programul TSR. De obicei, noua rutină apelează vechea rutină de tratare a întreruperii.

Înlocuirea unui vector de întrerupere, care constă în salvarea celui vechi și înscrierea unuia nou, se poate implementa direct de utilizator, utilizând instrucțiunile de transfer (*mov*), dar este mult mai comodă utilizarea funcțiilor DOS (*INT 21h*) *35h* și *25h*.

Funcția *DOS 35h* returnează în *ES:BX* vechiul vector de întrerupere, cel care se dorește a fi înlocuit, al cărui număr a fost transmis în registrul *AL*, astfel:

```
mov ah, 35h      ; funcția DOS de salvare a vechiului vector
mov al, nr_int   ; nr. Într. pe nivelul căreia se pune TSR-ul
int 21h
mov Vechea_Int, bx      ; salv. vechiului vector de întrerupere
mov Vechea_Int[2], es ; din ES:BX, în zona TSR-rezident
```

Funcția *25h* scrie noul vector de întrerupere, transmis în registrele *DS:DX*, în tabela vectorilor de întrerupere, în locul vectorului al cărui număr (index din tabelă) este specificat în registrul *AL*:

```
mov ah, 25h      ; funcția DOS de instalare a noului vector
mov al, nr_int   ; nr. Într. pe nivelul căreia se pune TSR-ul
lea dx, Noua_Int; offsetul RTI, adr. seg. este în DS, întrucât
                  ; toate reg. seg., la programele .COM
                  ; sunt inițializate cu segmentul PSP
int 21h          ; deci nu mai trebuie reinițializat cu
                  ; 'seg Noua_Int'
```

Ca efect, la apariția unei întreruperi pe nivelul specificat în *AL*, se va executa noua procedură rezidentă (TSR), în locul celei vechi.

Salvarea vechiului vector și instalarea celui nou se poate face și fără funcțiile DOS, direct în tabela vectorilor de întrerupere (TVI); secvența aceasta trebuie însă executată cu întreruperile dezactivate.

Pentru a evita reinstalarea aceluiași program TSR, se verifică dacă există deja o copie în memorie a codului rezident, deci dacă acesta a fost deja instalat, prin compararea offset-ului noii rutine cu offset-ul vectorului de întrerupere utilizat. În cazul în care cele două offset-uri sunt diferite, înseamnă că programul nu este rezident și, deci, poate fi instalat. Dacă, însă, cele două

offseturi sunt identice, întrucât se poate întâmpla ca programe diferite să utilizeze același vector de întrerupere și să aibă același offset, se vor compara identificatorii celor două programe TSR. Două TSR-uri diferite pot avea același offset al adresei de lansare dacă zona de date ce precede începutul codului TSR are aceeași dimensiune. Din acest motiv trebuie înscris în codul rezident un șir de caractere care să identifice în mod unic acel program; acest identificator de program TSR se plasează înaintea programului TSR propriu-zis.

Pentru a lăsa rezidentă în memorie numai partea rezidentă a programului TSR se va utiliza funcția *31h*, care are ca parametru de intrare dimensiunea de memorie ocupată de partea rezidentă, exprimată în paragrafe (1 paragraf = 16 octeți), transmisă în registrul DX (adresa de segment este cea conținută în DS, care are același conținut cu toate celelalte registre segment în cazul programelor .COM). Funcția va lăsa rezident în memorie codul de lungime specificată și realizează ieșirea din program, în DOS. Memoria ocupată de partea de inițializare a programului va fi eliberată de DOS.

## Activarea unui program TSR

Partea rezidentă definește o zonă de date și prelucrările respective, reprezentate de una sau mai multe proceduri.

Procedurile dintr-un program rezident devin active ca răspuns la un apel direct al unui alt program sau la apariția unei întreruperi hardware. După lansare un lucru nu poate fi așteptat pentru codul apelant: să inițializeze corespunzător registrele segment. Singurul registru segment cu semnificație pentru codul rezident este registrul CS. Pentru acces la variabilele locale -> rutinele vor inițializa DS sau alte registre segment. De ex. o rutină care numără de câte ori alte programe o apelează, după ce a devenit rezidentă. Ea ar conține o singură instrucțiune *inc contor*, dar s-ar incrementa variabila de la offsetul *contor* în segmentul referit de DS, și deci nu va incrementa variabila *contor*.

Două soluții la această problemă: 1. toate variabilele în segmentul de cod, și să se utilizeze prefixul segment (*inc cs:contor*); utilizată doar când avem puține variabile. 2. salvare registrul segment de date, DS, la intrarea în TSR, inițializarea lui cu noua valoare, iar înainte de ieșire din TSR să fie refăcut la valoarea avută.

Activarea unui program TSR presupune întreruperea celui curent executat. În cazul în care codul rezident folosește funcții de sistem, el trebuie să testeze, la activarea sa, dacă programul întrerupt execută o funcție DOS/BIOS. Codul rezident nu poate reactiva o funcție de sistem, în timp ce se execută o altă funcție DOS/BIOS, deoarece DOS-ul nu este un sistem de operare reentrant (accesul la disc: *13h*, *25h*, *26h*, nu poate fi întrerupt).

Această problemă este doar pentru TSR-uri active, întrucât cele pasive sunt apelate și se vor executa în cadrul programului apelant, care nu poate executa simultan două apeluri.

Pentru a evita astfel de operații sistemul de operare utilizează două variabile: '*eroare critică*' și '*secțiune*' sau '*stare critică*', pe care le activează corespunzător stării în care se află. Cele două variabile pot fi testate de codul rezident, în momentul în care se utilizează funcții DOS. Adresele celor două variabile, și deci starea lor, sunt returnate de funcțiile *34h* (numită indicator *secțiune critică* sau indicator *inDOS*) și respectiv, *50D6h* (*eroare critică*), în registrele ES:BX. Cele două adrese pot fi memorate în zona de date a părții rezidente, de către partea de inițializare a programului TSR, pentru a le testa direct.

### Întreruperea multiplexată, INT 2FH

Când se instalează un program TSR care are și componente pasive, trebuie ales un vector de întrerupere pe care să fie instalat, astfel ca alte programe să poată comunica cu rutinele sale, pasive. Se poate alege un vector aproape la întâmplare dar aceasta poate conduce la anumite probleme de compatibilitate. Ce se întâmplă dacă altcineva utilizează deja acest vector de întrerupere ?

În multe situații alegerea este clară, cum ar fi în situația în care codul pasiv al TSR-ului extinde anumite servicii (tastatură, video). În celelalte situații, cum ar fi crearea unui nou driver pentru un nou dispozitiv, care să nu interfere funcțiile furnizate pentru acest dispozitiv, cu alte întreruperi, alegerea la întâmplare a unui vector de întrerupere este riscantă.

Pentru a rezolva aceste situații DOS-ul furnizează soluția utilizării unei întreruperi multiplexate, *INT 2FH*, care permite instalarea, testarea prezenței și a comunicării cu un program TSR.

Pentru a utiliza această întrerupere, o aplicație plasează o valoare de identificare în *AH* și un număr de funcție în *AL*, și apoi execută *INT 2FH*. Fiecare TSR din lanțul *INT 2FH* va compara valoarea din *AH* cu propria sa valoare unică de identificare. Dacă valoarea sa coincide cu cea din *AH*, atunci TSR-ul respectiv va prelucra comanda specificată de valoarea din registrul *AL*. Dacă nu se identifică, prin valoarea din *AH*, atunci TSR-ul respectiv transmite controlul la următorul manipulator din lanțul *INT 2FH*. Aceasta simplifică cumva problema, dar nu o elimină. De obicei, trebuie ales numărul întreruperii înainte de proiectarea TSR-ului. Cum, însă, o aplicație va ști ce valoare să încarce în *AH*, dacă se asignează dinamic această valoare, când TSR-ul este rezident ?

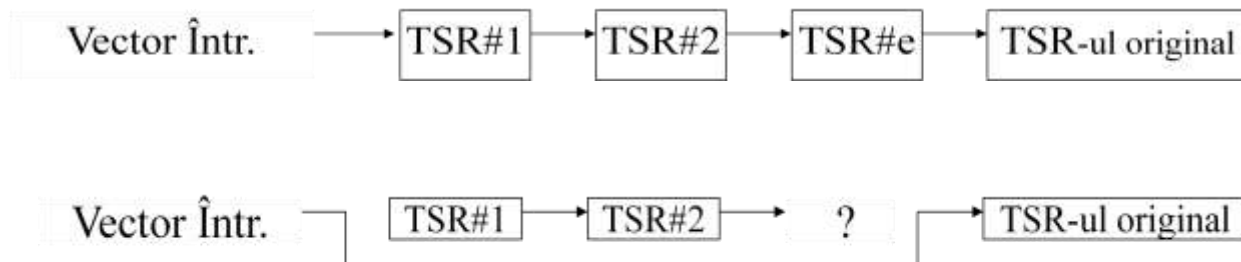
Se permite oricărei aplicații interesate să determine identificatorul (ID) TSR-ului. Prin convenție, funcția zero (*AL=0*) este un apel ce determină prezența TSR-ului. Acest apel se va realiza înainte de solicitarea oricărui serviciu TSR, pentru a determina dacă programul TSR este prezent în memorie.

### **Dezinstalarea unui program TSR**

La dezinstalarea unui TSR trebuie făcute trei lucruri:

- *oprirea/ suspendarea* oricăror activități nerezolvate sau în așteptare (adică, un TSR poate avea anumiți indicatori inițializați pentru a lansa anumite activități ulterioare);
- *refacerea* tuturor vectorilor de întrerupere la valorile lor inițiale;
- *eliberarea* spațiului de memorie ocupat, adică cedarea spațiului de memorie rezervat înapoi către DOS, astfel ca alte aplicații să-l poată utiliza;

Dacă dezinstalarea TSR-ului constă doar în refacerea valorilor vectorilor de întrerupere, se va crea o problemă, dacă există alte TSR-uri care utilizează aceeași vectori de întrerupere. Să presupunem că avem următorul lanț de TSR-uri, pe un anumit nivel de întrerupere:



Aceasta va dezactiva efectiv TSR-urile înlănțuite din program, iar aceste TSR-uri vor avea efecte neașteptate, în aceste condiții. O soluție ar fi tipărirea unui mesaj de eroare, care să informeze utilizatorul că nu se poate dezinstala acest TSR, până nu se dezinstalează toate TSR-urile instalate anterior acestuia.

Problema va fi în a determina TSR-urile înlănțuite în întrerupere. Pentru aceasta știm că vectorii de întrerupere ar trebui încă să refere rutina noastră, dacă acesta este ultimul TSR care se execută. Atunci, trebuie să comparăm vectorii de întrerupere instalați cu adresele rutinelor de servire a întreruperii respective. Dacă toate acestea se potrivesc, atunci se poate elimina în siguranță TSR-ul din memorie. Dacă, însă, doar unul dintre ei nu se potrivește, atunci nu putem elimina TSR-ul din memorie.