

Rodica Baci

Programare în limbaj de asamblare

Bibliografie

1. **BACIU, R.**, *Programarea în limbaje de asamblare – note de curs, probleme rezolvate, probleme propuse*, Ediția a-IV-a, Editura Techno Media, Sibiu, 2010 (I.S.B.N. 978-606-8030-82-1) (242 pagini). (**Un curs tiparit/grupa**)
2. Athanasiu, I., Pănoiu, A., *Microprocesoarele 8086/ 80286/ 80386*, Editura Teora, București, 1992
1. Muscă, Ghe., *Programare în limbaj de asamblare*, Editura Teora, București, 1998
2. Lungu, Vasile, *Procesoare INTEL, Programare în limbaj de asamblare*, Editura Teora, 2000
3. Căprariu, V., Enyedi, A., Muntean, M., *Sistemul de operare DOS - Ghidul programatorului*, Editura Microinformatica, Cluj, 1992
4. Manual de utilizare Felix PC
5. Borland C++ vers.4.0, Manuale de firmă

Informatii utile

- Nota finala = 35%**NL**+65%**NE**
- **NL**=prezenta activa la laborator+nota test scris la mijlocul semestrului+colocviu practice la sfarsitul semestrului
- **NE** examen scris “face to face”

sau

examen on-line (despre care vom mai discuta)

Informatii utile-continuare

- Prezenta curs: minim 50% din total
- Prezenta laborator: minim 12 laboratoare

Structura cursului

Microprocesorul 8086

LIMBAJ

- *Setul de instrucțiuni 8086*
- *Directive și operatori*
- *Macroinstrucțiuni*

Utilizarea procedurilor în limbaj de asamblare

- *Transmiterea parametrilor către proceduri*
- *Întoarcerea datelor de către proceduri*
- *Variabilele locale ale procedurilor*
- *Proceduri recursive și funcții recursive*

Aplicații mixte ASM-C

Microprocesorul 8086

Registrele microprocesorului 8086

Memoria (conceptul de segmentare a memoriei)

Formarea adresei fizice

Stiva

Moduri de adresare

Tipuri de date utilizate în limbaj de asamblare

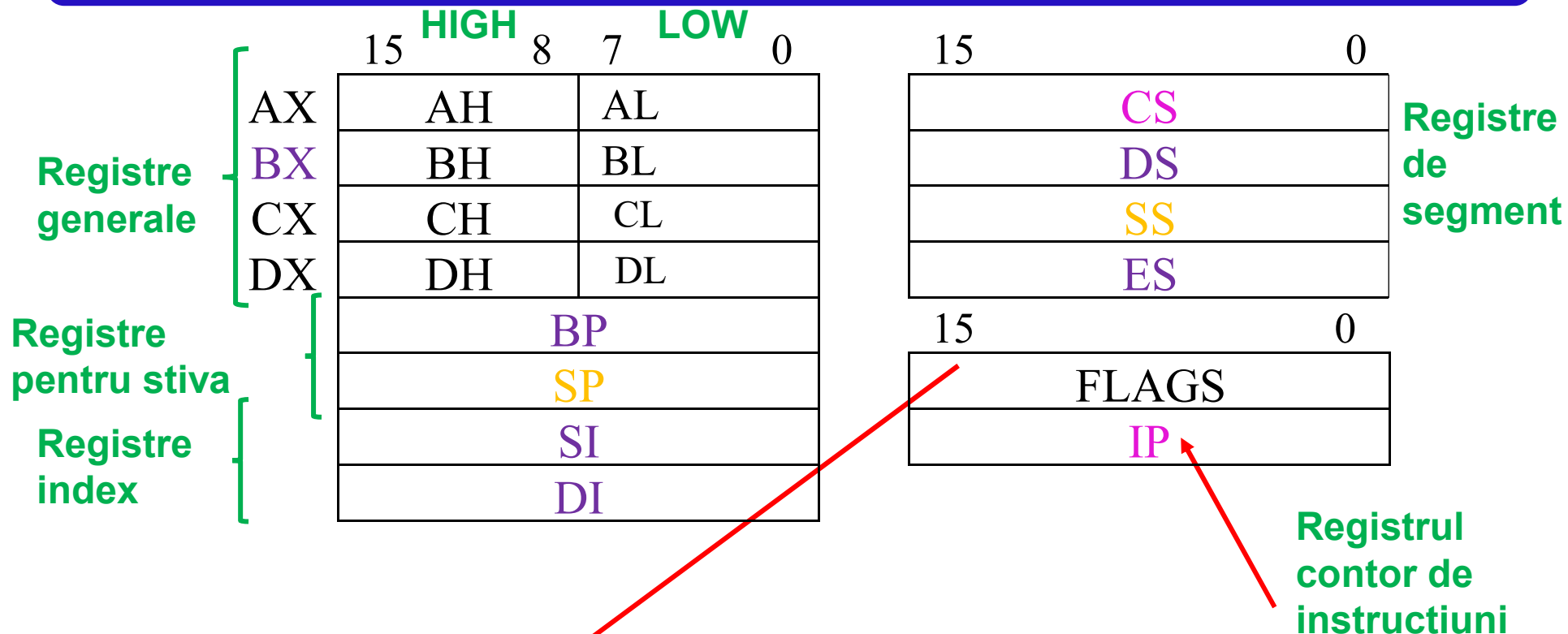
Capitolul 1

Microprocesorul 8086

Resursele instrucțiunilor



Registrele microprocesorului 8086



FLAGS - registrul indicatorilor de conditii

				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF
15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0

mov ip, 023h, ah=A7h, ah=10100111, al=00100011

Rodica Baci

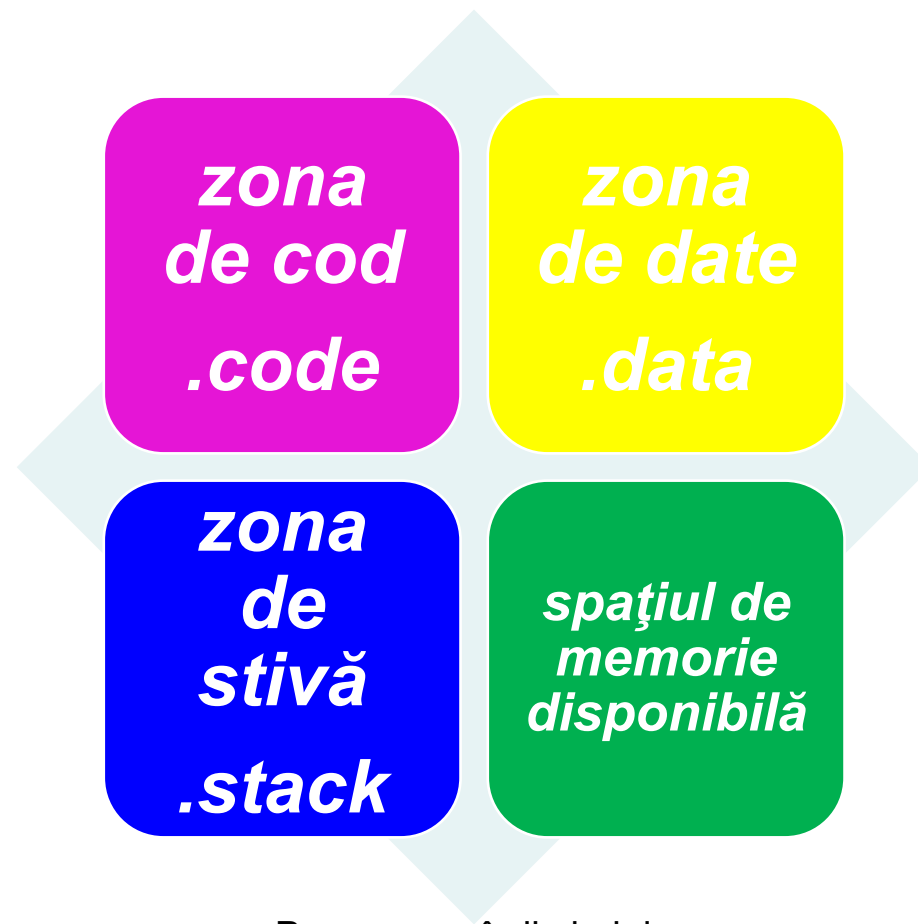
Programare în limbaj de
asamblare

~~mov ip, 12h~~

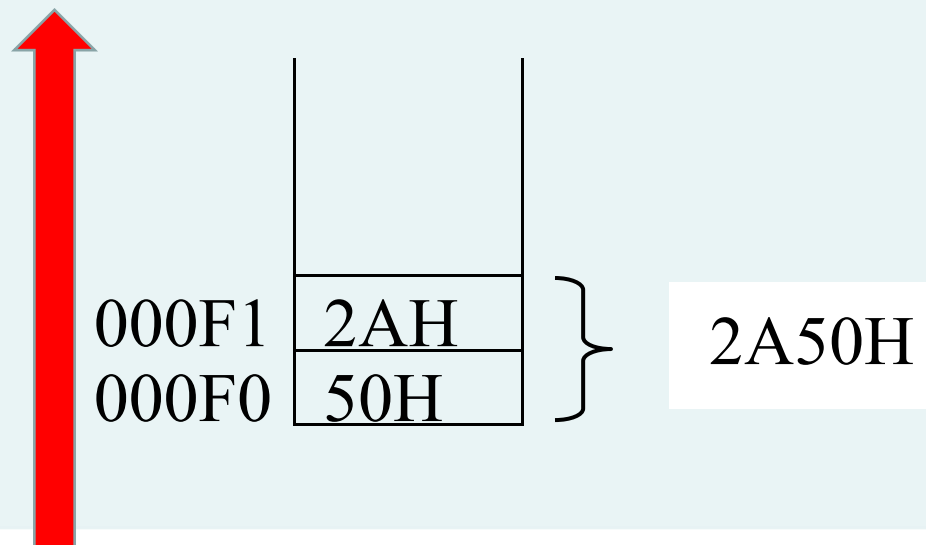
~~mov ax, ip~~

9

Structura spațiului de memorie alocată unui program executabil



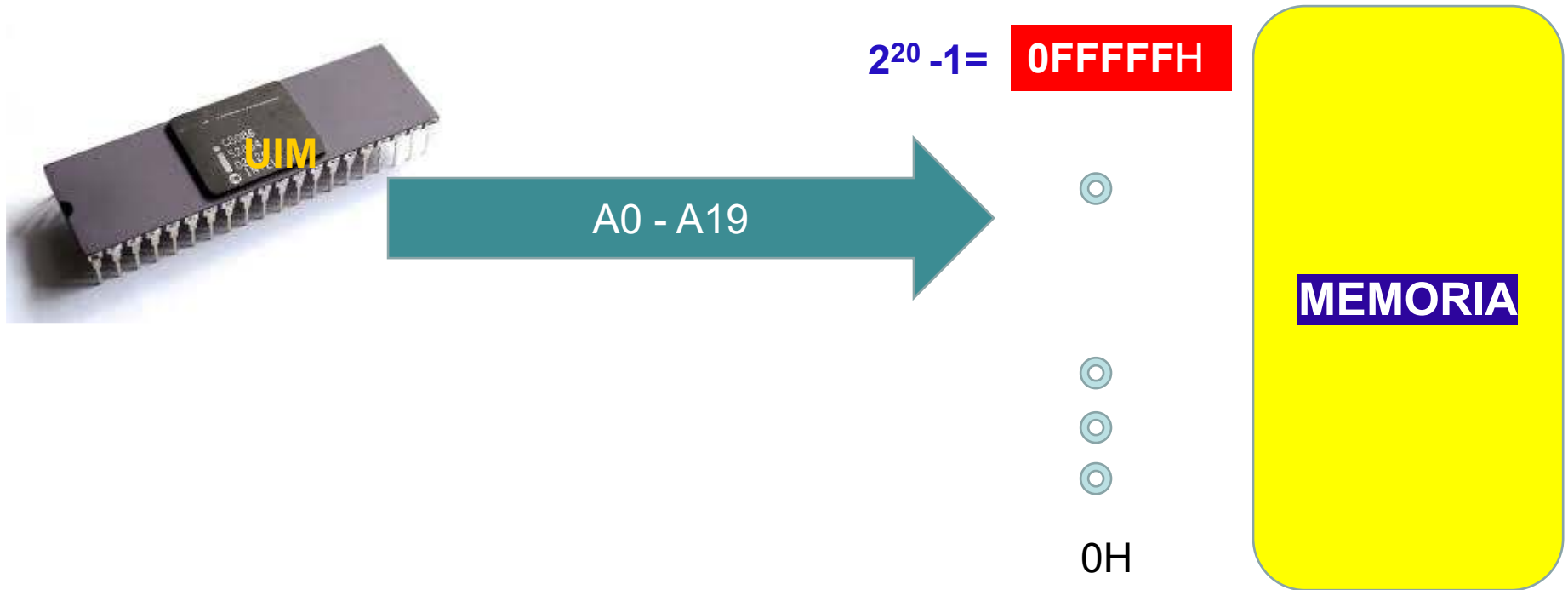
Convenția INTEL: octetul mai semnificativ se află memorat la locația de memorie cu adresa cea mai mare:



```
.data  
VAR1 DW 2A50H, 1h  
VAR2 DB 50H, 2AH
```

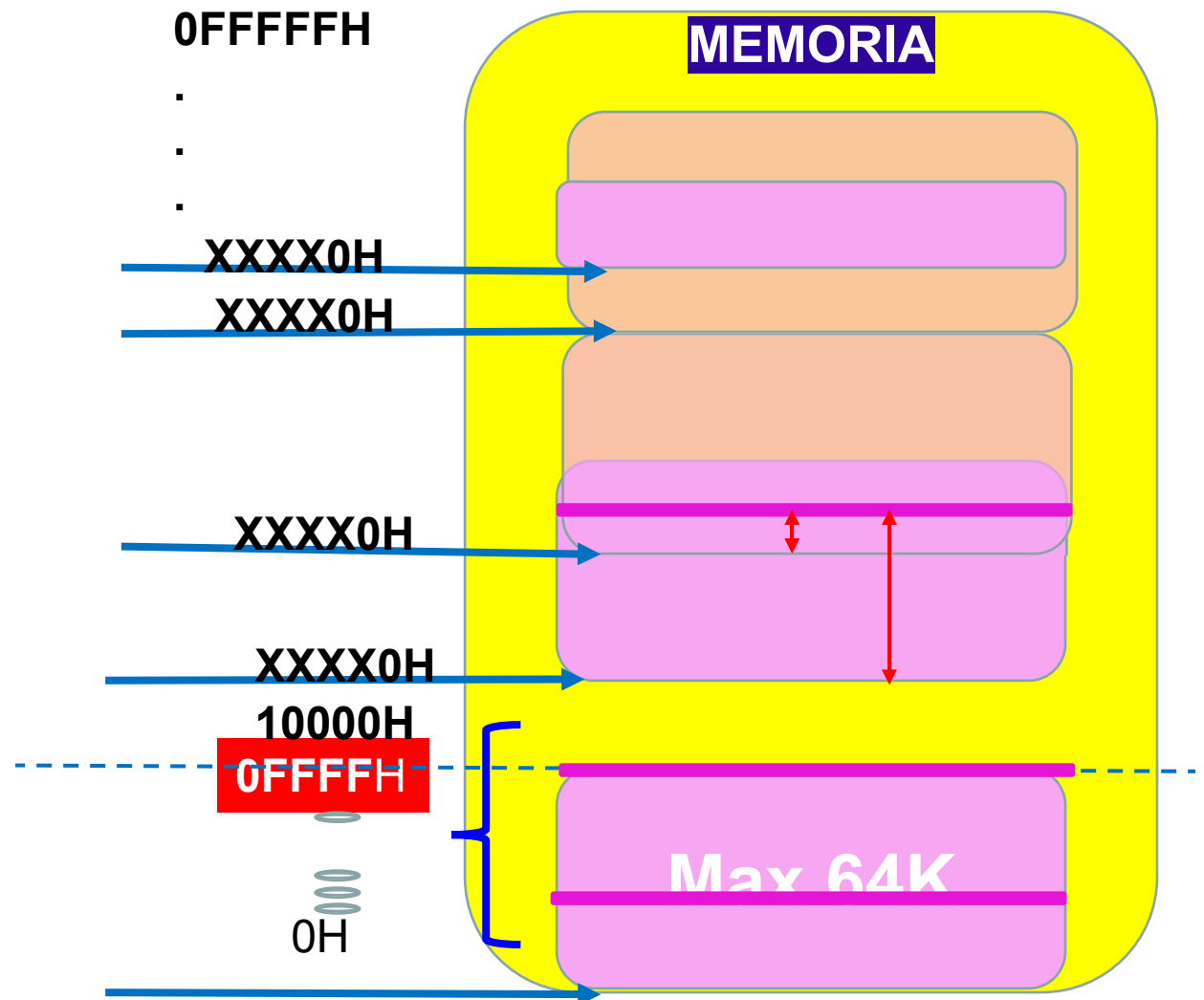
```
mov ax, var1  
mov al, var2  
mov al, var2+1
```

Memoria (conceptul de segmentare a memoriei)



Capacitatea maxima a memoriei ce poate fi gestionată de 8086: $2^{20} = 2^{10} \times 2^{10}$
 $\approx 10^3 \times 10^3 = 10^6 = 1Mo$

Memoria (conceptul de segmentare a memoriei)

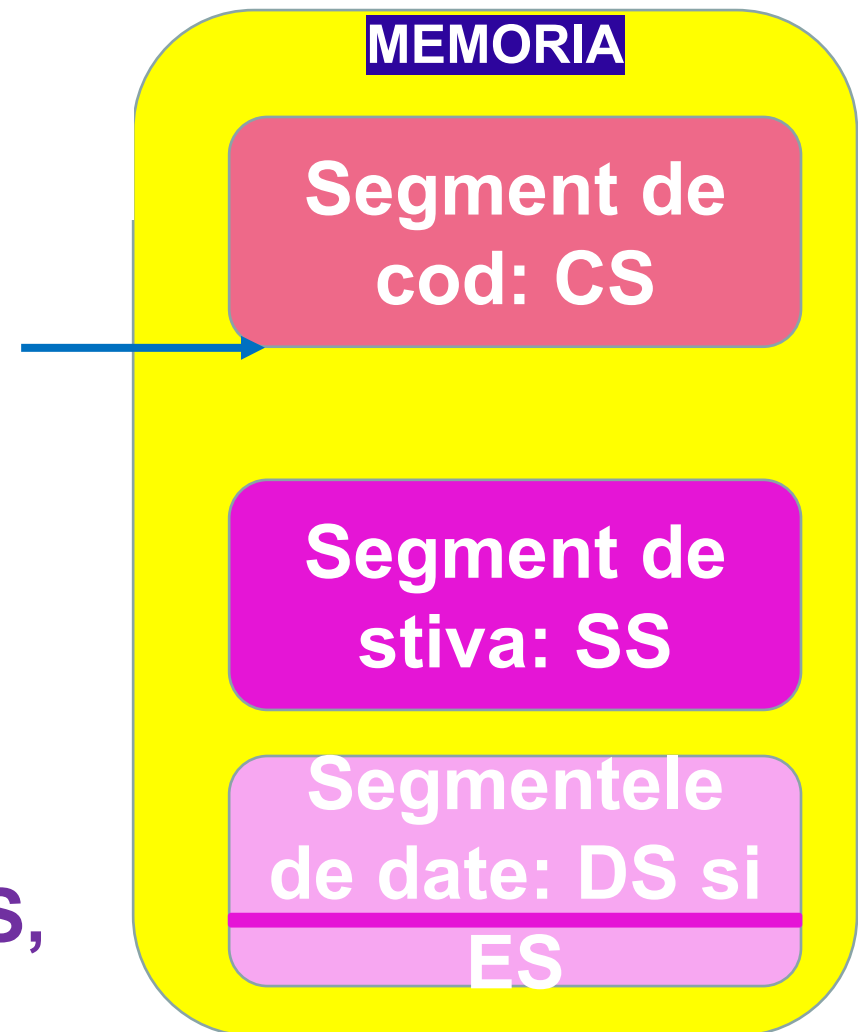


Segmentele unui program executabil

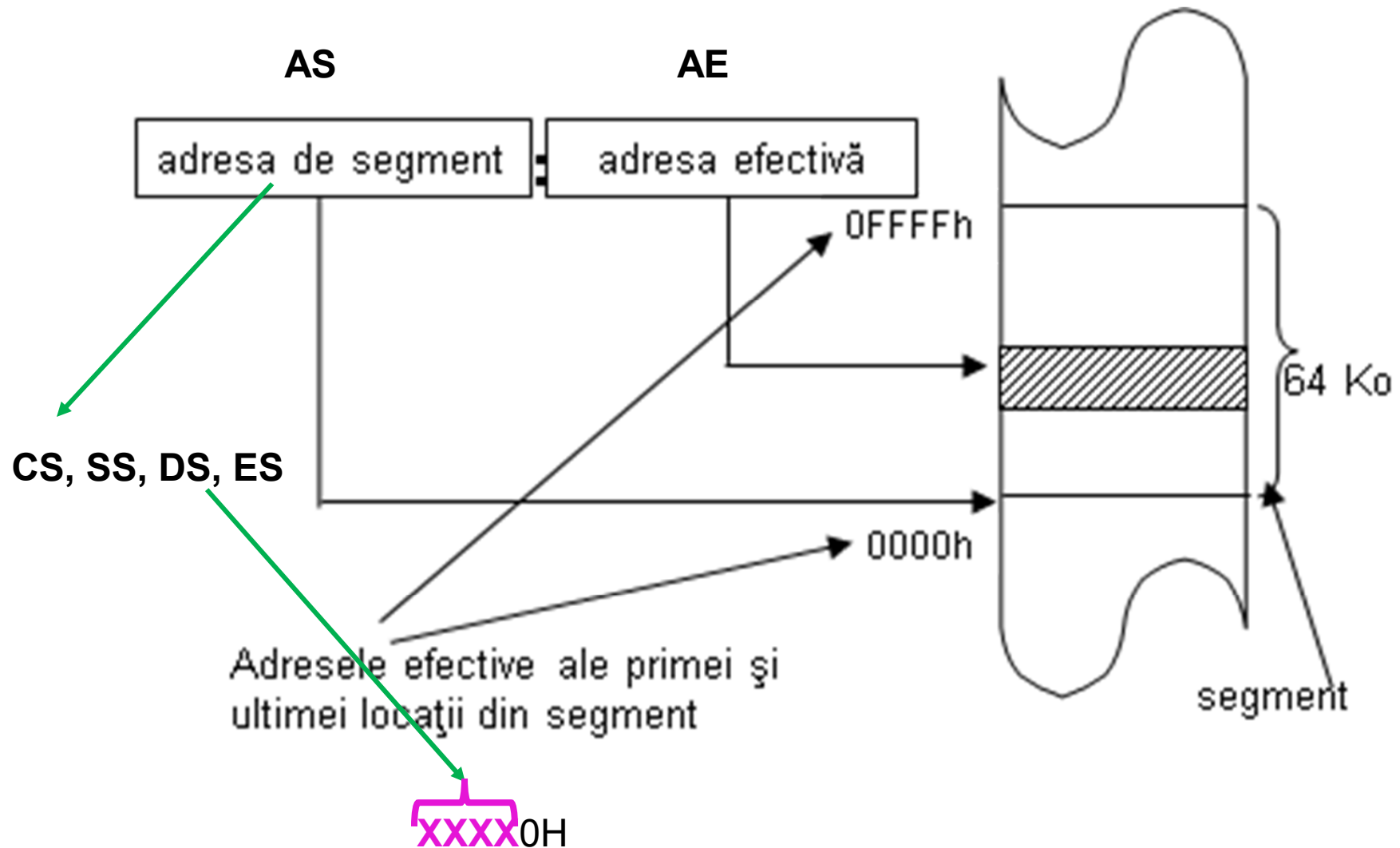
Locul în memoria principală pentru fiecare segment: SO

Cum scrie programatorul adresele datelor cu care lucrează: AS nu o scrie, AE o scrie pentru date

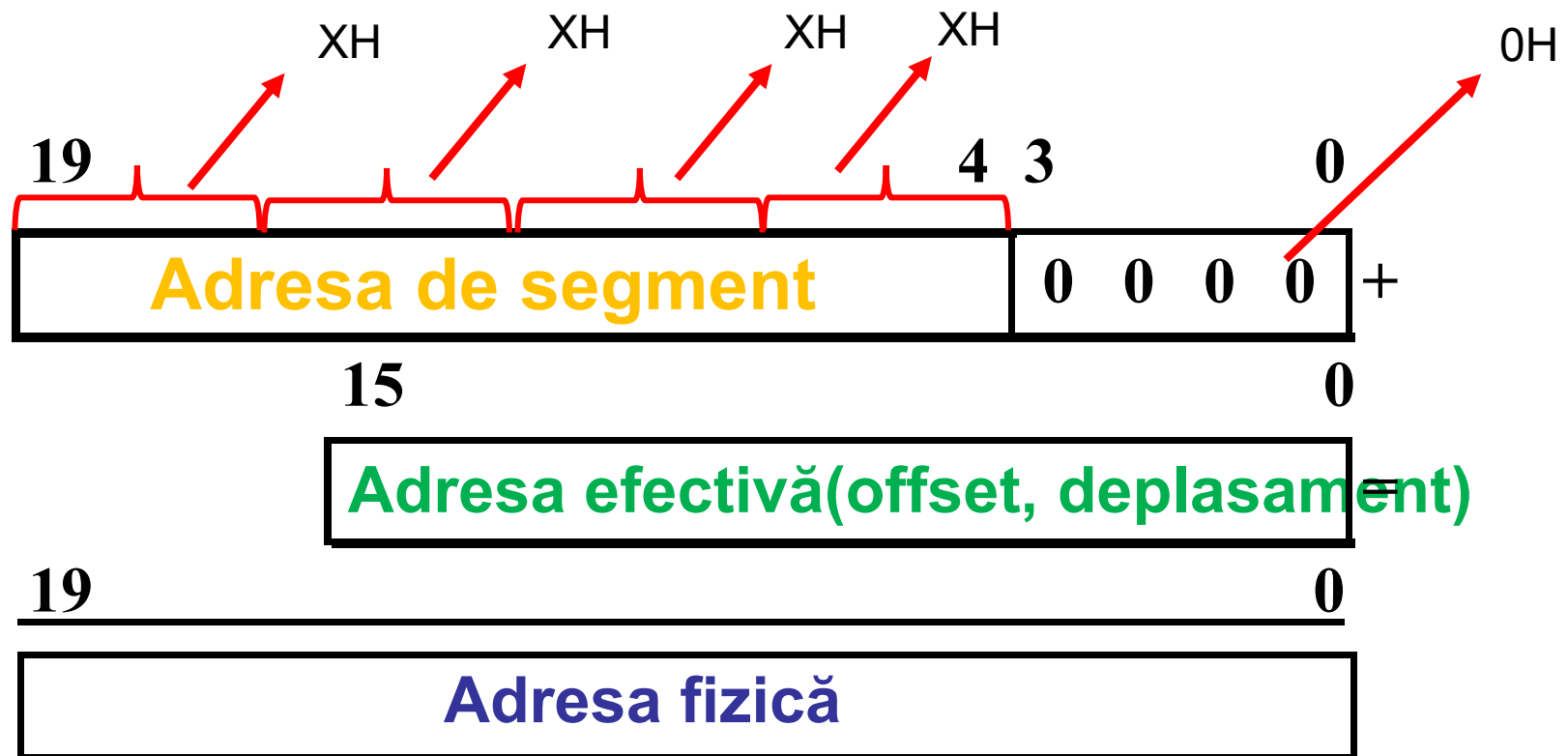
Care sunt registrele utilizate pentru formarea adresei fiecărui segment: CS, SS, DS, ES



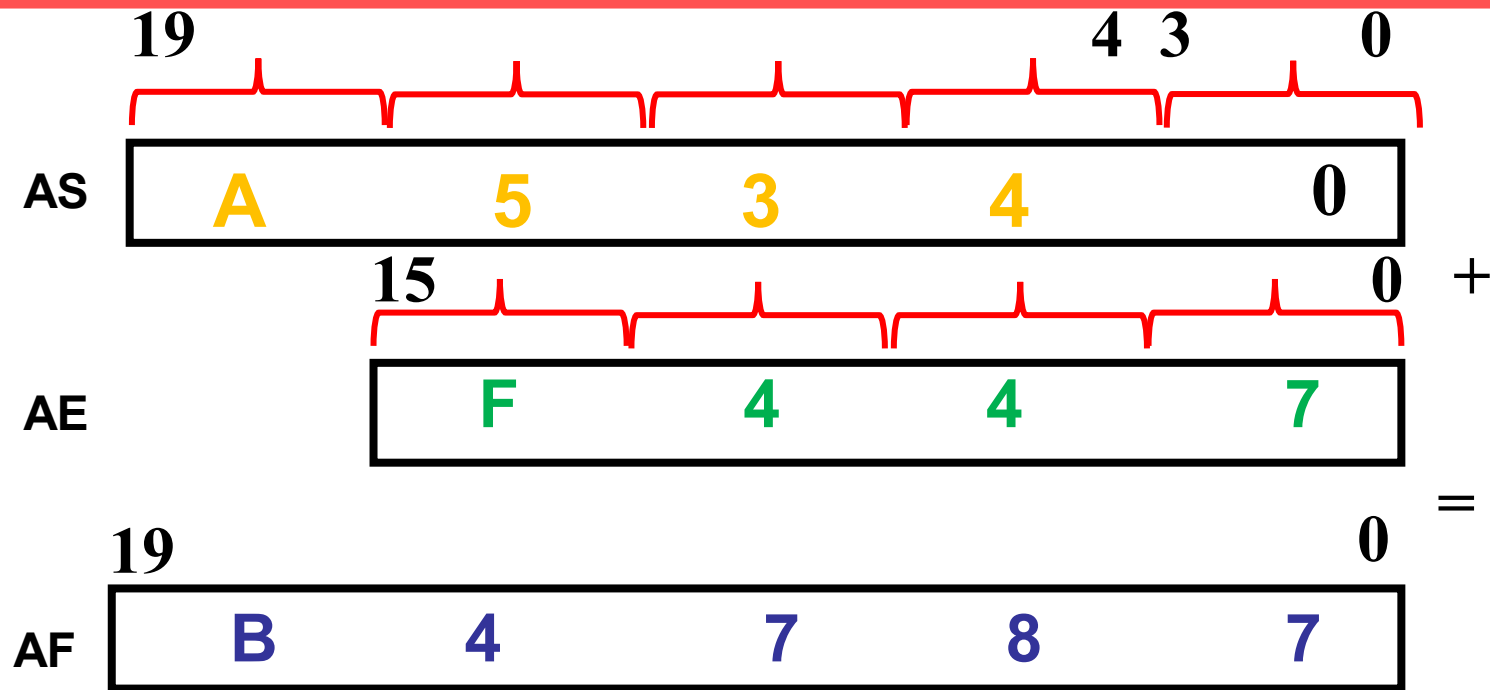
Formarea adresei fizice a unei locatii de memorie



Formarea adresei fizice a unei locatii de memorie



Formarea adresei fizice a unei locatii de memorie. Exemplu



Adresa de segment este 0A534h. **Adresa efectivă** este 0F447h.

Adresa fizică se obține:

0A5340h+

0F447h

0B4787h



- **IP pt. segmental de cod**
- **SP pt. segmental de stivă**
- **BX, BP, SI, DI pt. segmentele de date**

Specificarea unei adrese fizice a unei locatii de memorie

adresa de segment : adresa efectiva(offset)

18A3 : **5B27**

sau

registru segment : adresa efectiva(offset)

DS : **5B27**

Exemple :

```
mov DX, DS:[BX]
mov DX, [BX]
mov DX, SS:[BX]
mov DX, [BP]
mov DX, SS:[BP]
mov DX, DS:[BP]
```

Specificarea unei adrese fizice a unei locatii de memorie

adresă de segment : adresa efectiva(offset)

$$18A3 : 5B27 = \frac{18A30 + 5B27}{1E557}$$

$$18A2 : 5B37 = \frac{18A20 + 5B37}{1E557}$$

$$18A0 : 5B57 = \frac{18A00 + 5B57}{1E557}$$

Adrese normalizate

adresă de segment : adresa efectiva(offset)



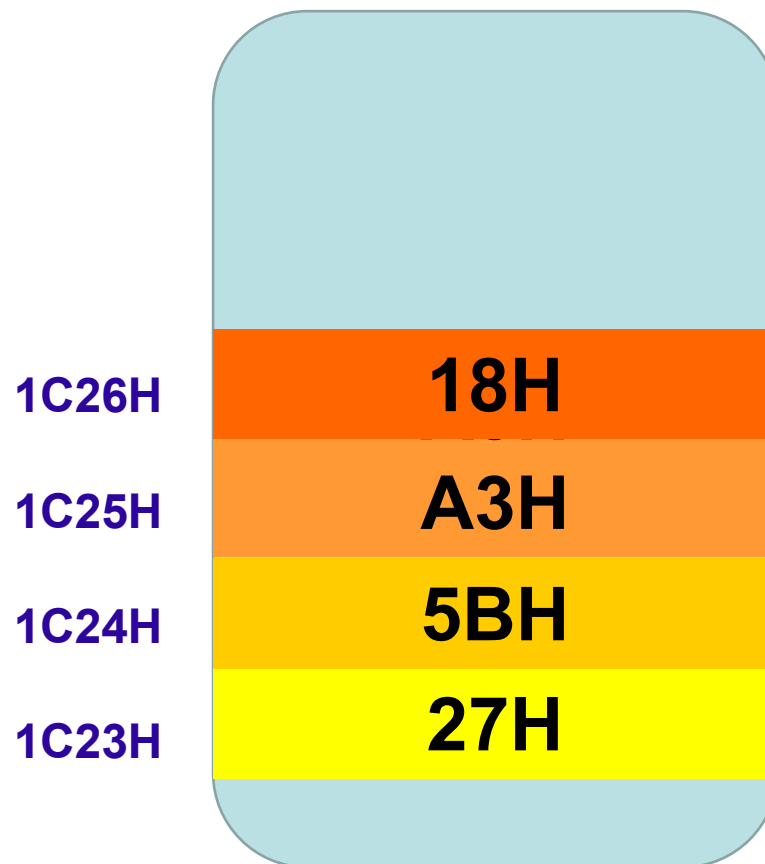
0.....F

$$18A3 : 0B = \frac{18A30 + B}{18A3B}$$

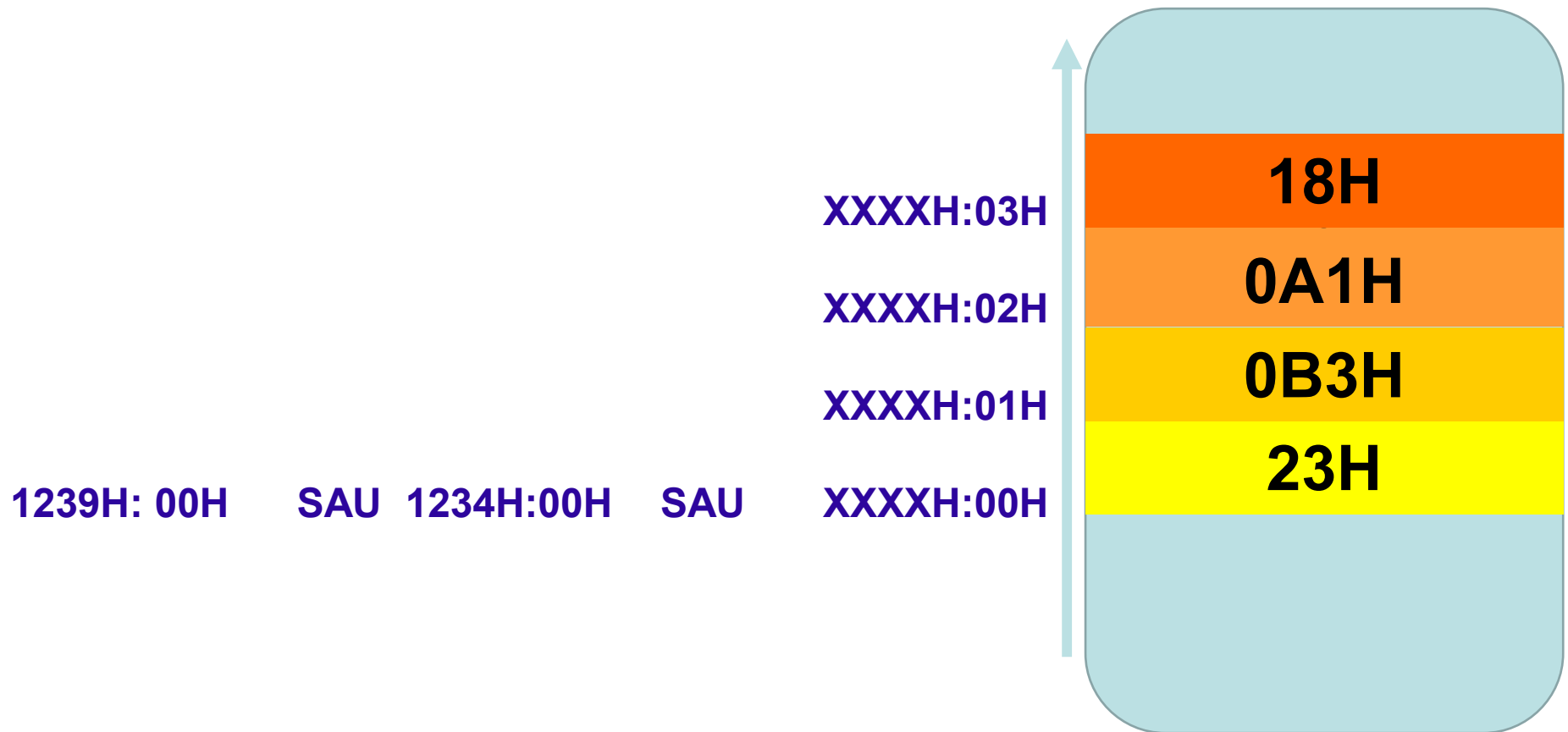
SUNT UNICE!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!

Salvarea în memorie a unei adrese (pointer) respectă *convenția Intel*:

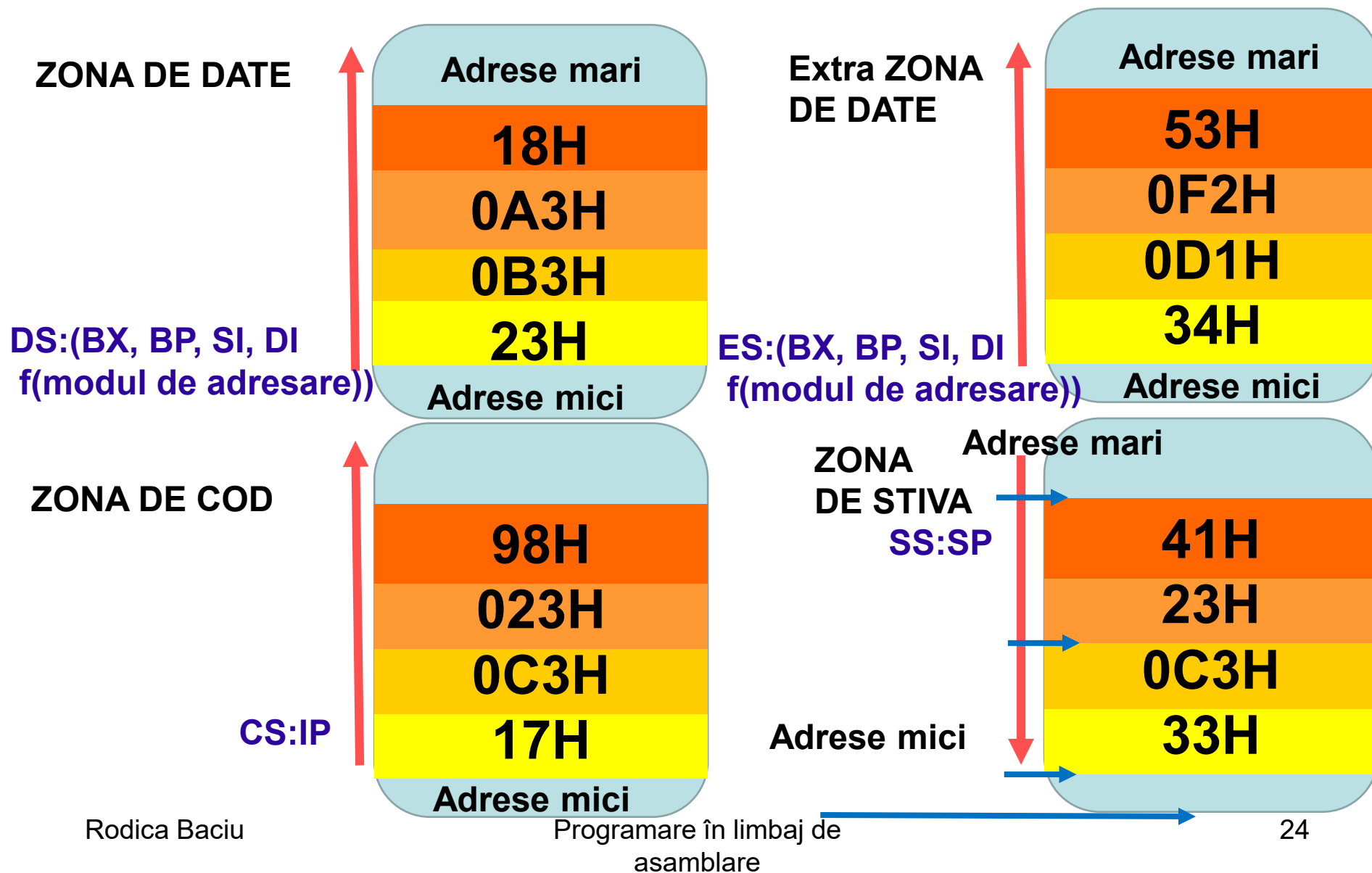
18A3 : **5B27** se salveaza
la adresa **1C23H**



COD RELOCABIL DINAMIC



ADRESAREA DIFERITELOR ZONE ALE UNUI PROGRAM EXECUTABIL



STIVA

- **LIFO**
- **Dimensiunea**
 - Max: 64ko
 - Conform cu DIRECTIVA **.STACK**
 - Directiva: **.stack dim,**
.stack 100
 - Implicit: 512 octeti
.stack
 - Min: nu folosim directiva **.stack**

ADRESAREA STIVEI

.STACK 15

INITIAL:

SS ← SISTEMUL DE OPERARE

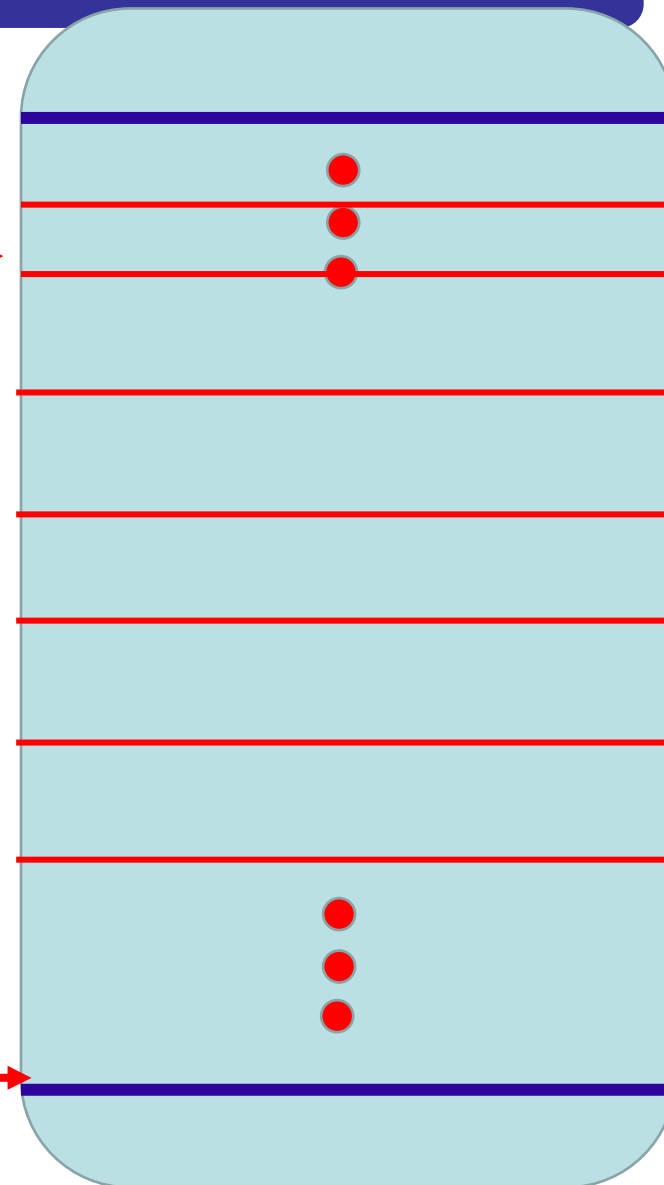
SP ← 0FH

SP=0FH

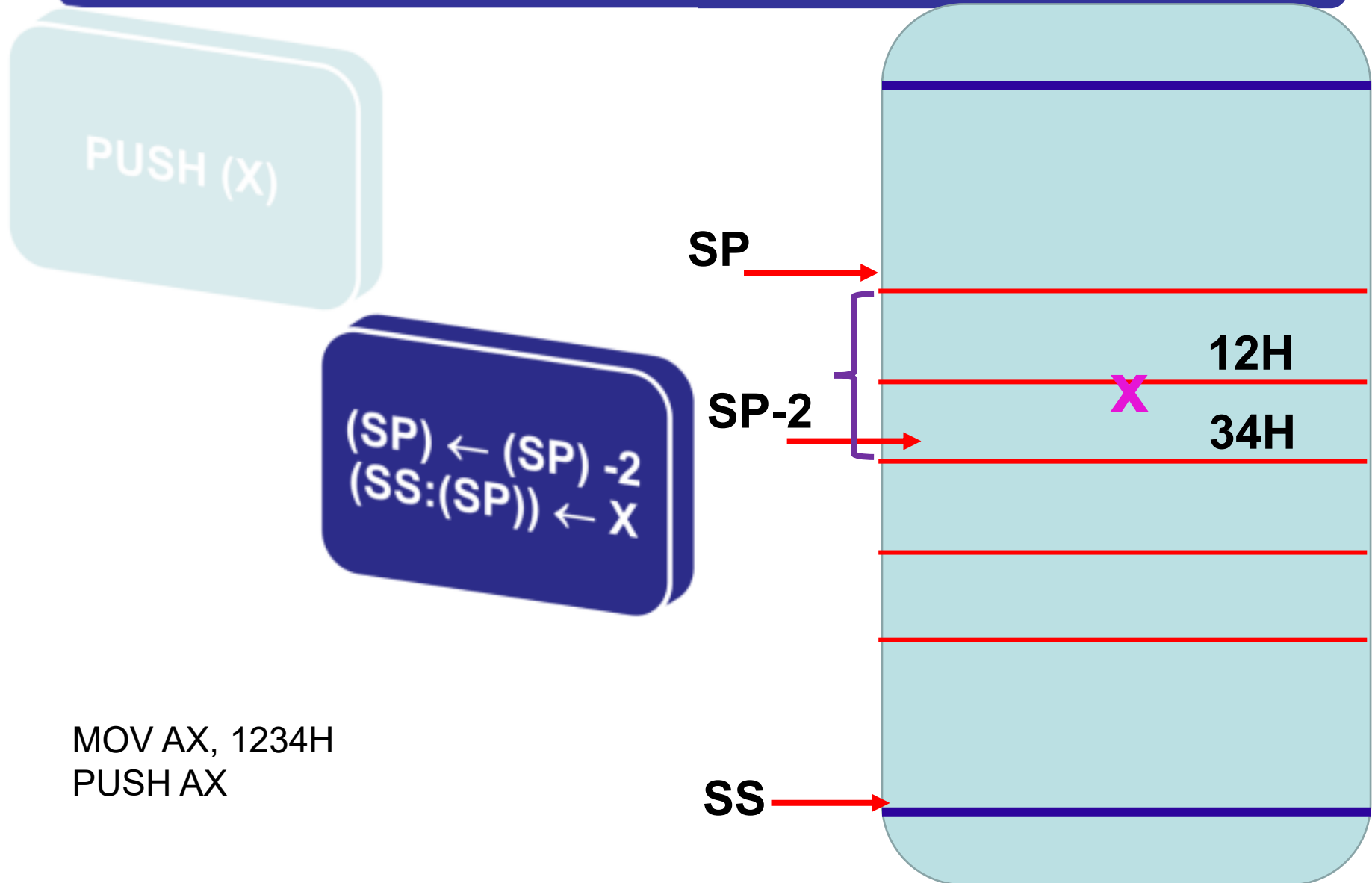
SP=0DH

15 (0FH) OCTETI

SS

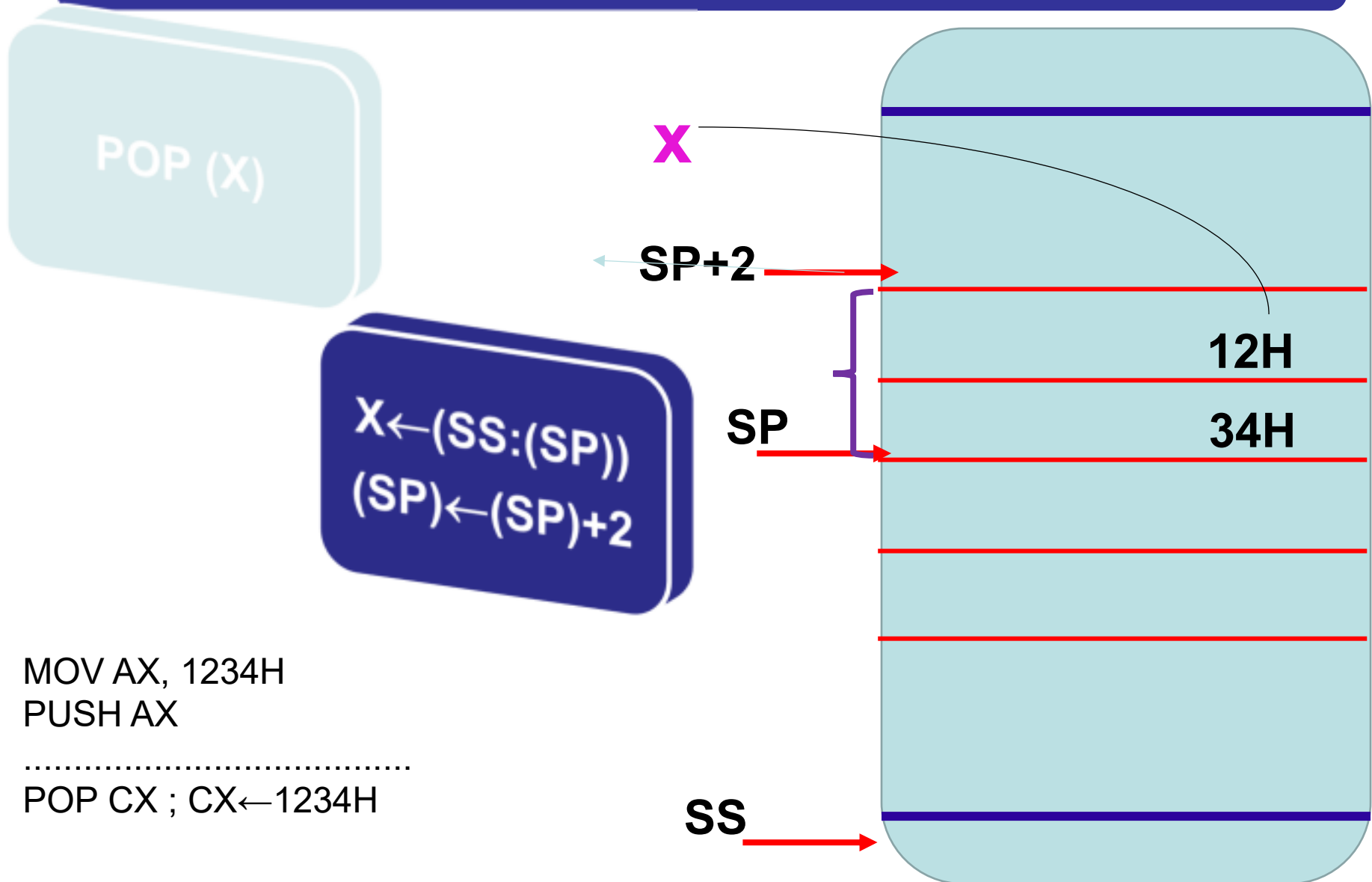


Operatii EXPLICITE cu STIVA - **PUSH**

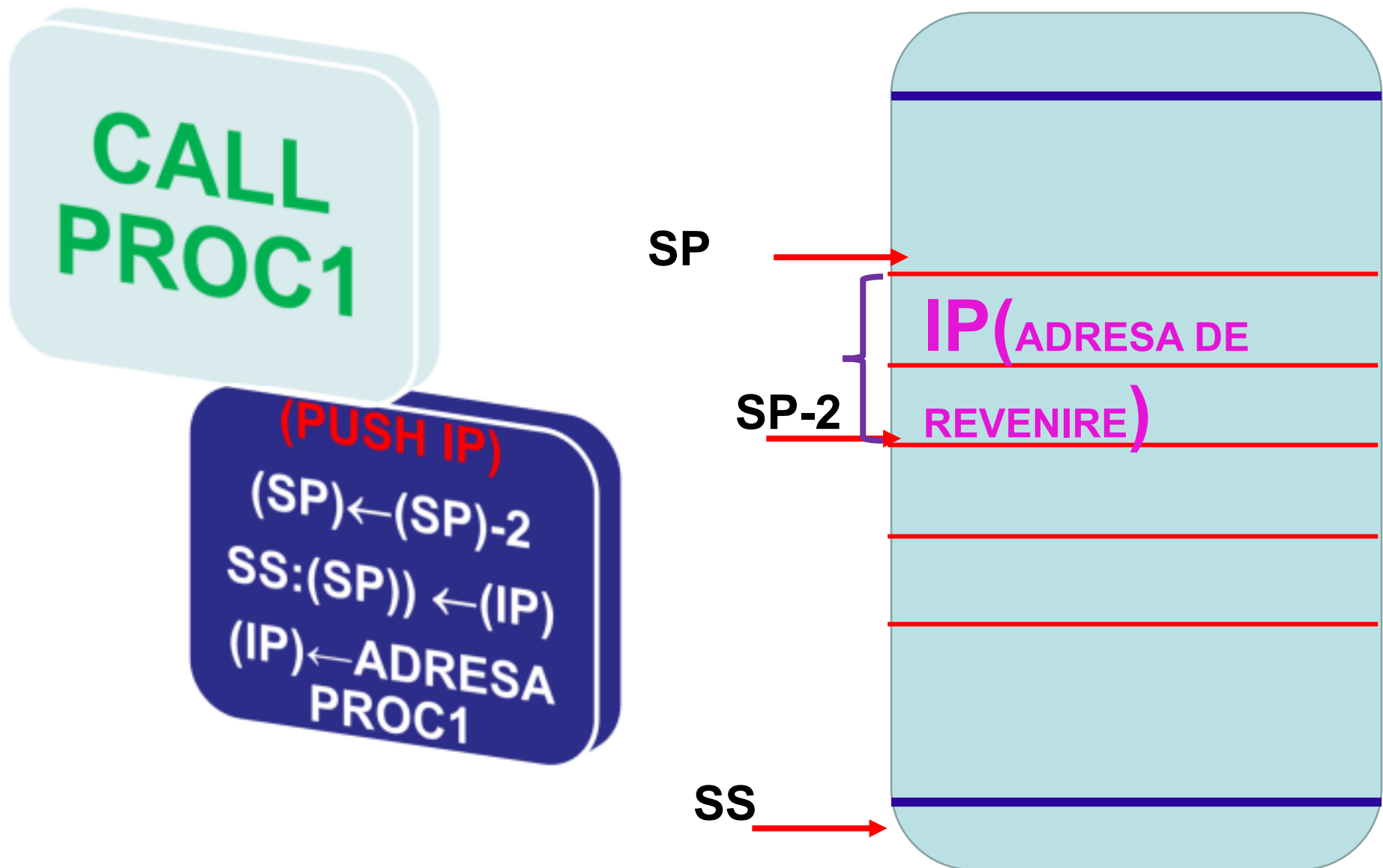


MOV AX, 1234H
PUSH AX

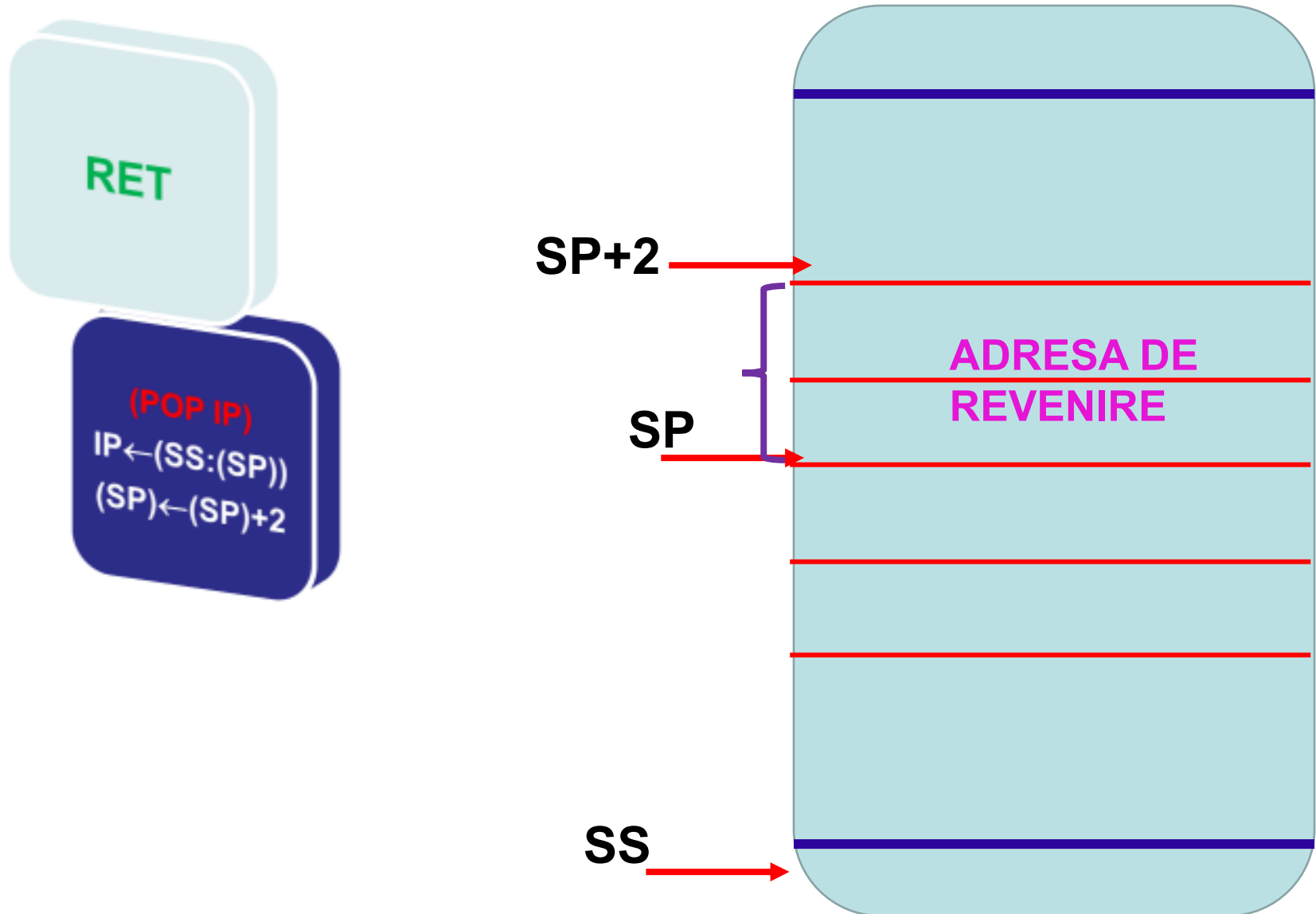
Operatii EXPLICITE cu STIVA - POP



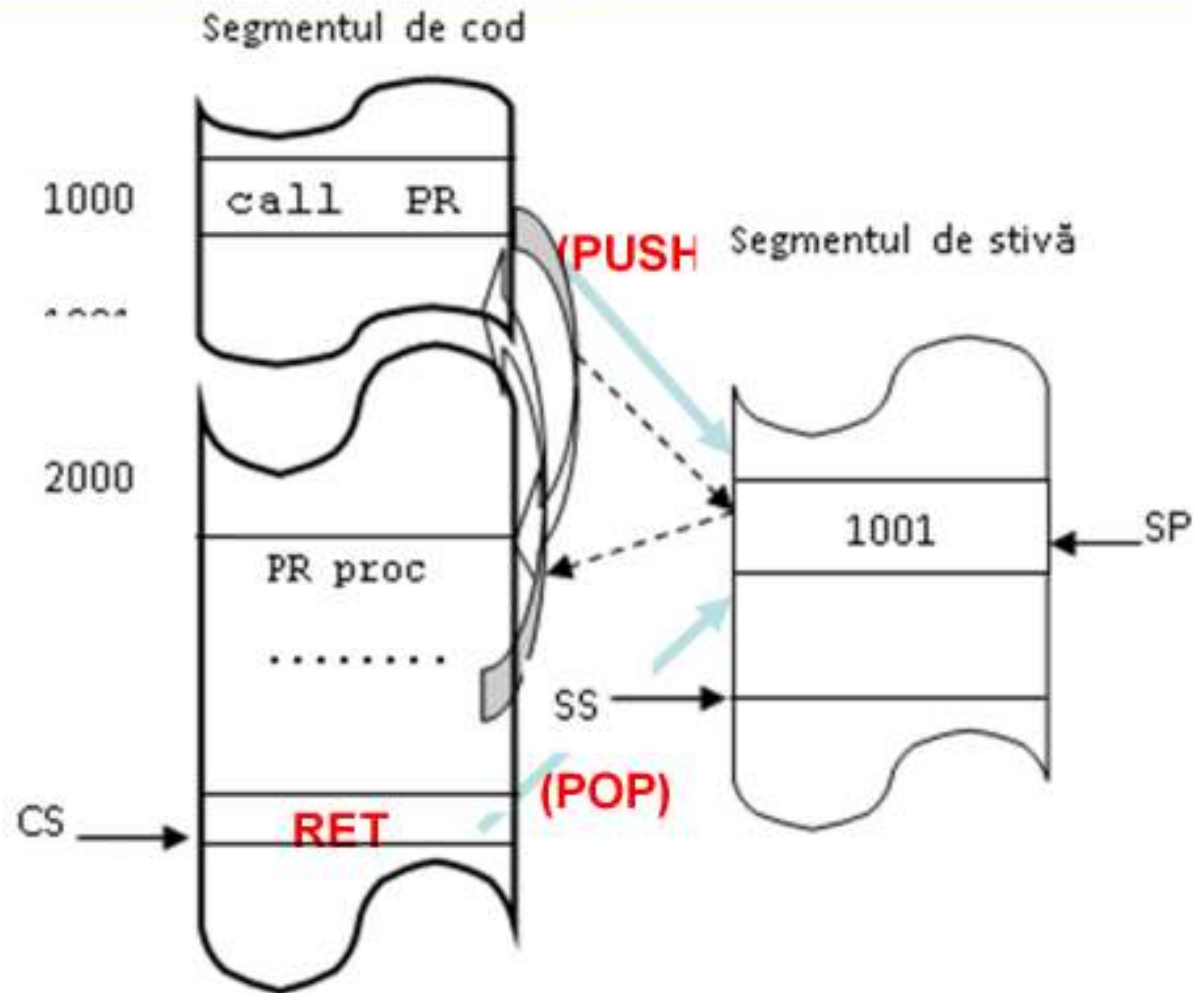
OPERATII IMPLICITE CU STIVA- **CALL SI RET**



Operatii IMPLICITE cu STIVA – CALL SI RET



Operatii IMPLICITE cu STIVA – CALL SI RET



ACCESAREA STIVEI ALTFEL DECAT FOLOSIND PUSH/POP

FOLOSIND MODURILE DE ADRESARE:



ASTFEL ÎNCĂT SĂ SE LUCREZE ÎN SEGMENTUL DE STIVĂ (ADRESAT DE SS)

Registrul indicatorilor de condiții



15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF

Porturile de intrare/iesire

- Registre care NU se află în microprocesor
- Ci in circuitele specializate de pe placa de baza (circuitul de ceas, controlor de intreruperi, port paralel...)

Moduri de adresare

Adresarea imediată

Adresarea directă:

Adresare indirectă (prin registre)

Adresarea bazată

Adresarea indexată

Adresarea bazată și indexată

Adresarea imediată

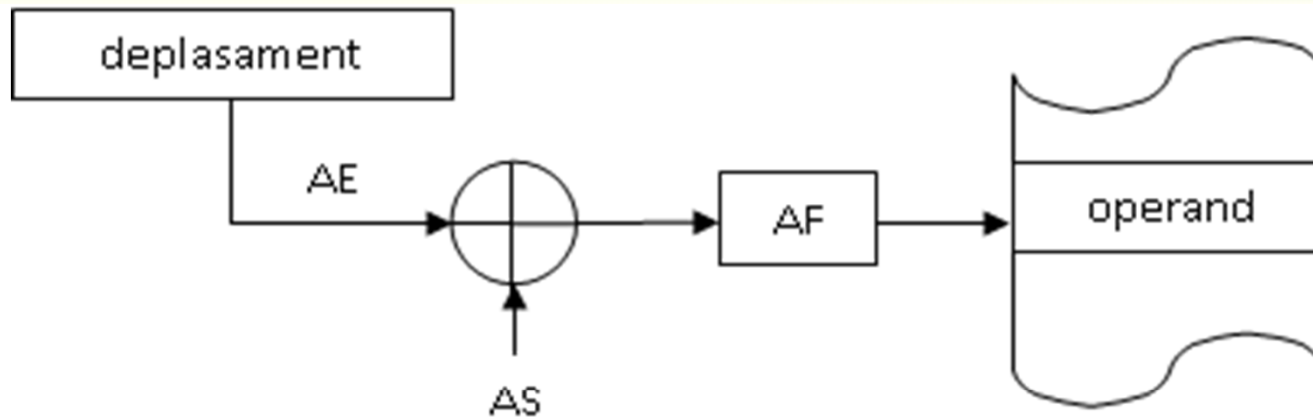
SINGURUL MOD DE ADRESARE CARE NU LOCALIZEAZA MEMORIA CI SE REFERA LA O VALOARE CONTINUTA DE INSTRUCIUNE!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!

mov **ax** , **1** ; pune în AX valoarea 1
add **bx** , **2** ; adună la BX valoarea 2



VALORI IMEDIATE

Adresarea directă:



AE – adresa efectivă

AS – adresa de segment

Segmentul de date
adresat în mod implicit
de registrul DS

```
.stack
.data
```

```
    VAL  dw  1
    VAL1 db  23H
```

```
.code
```

```
    ....
```

```
mov bx, VAL    ;pune în registrul bx valoarea 1  DS:0
```

```
mov bx, es: [100] ES:100
```

```
add cx, [100] ;adună la registrul cx ceea ce se găsește în memorie, DS:100
               ;în segmentul de date la offsetul 100.
```

Adresarea directă:

.code

```
.....  
mov  bx, CS:[100]    ;pune în registrul bx valoarea AFLATA IN SEGMENTUL DE  
                      COD LA ADRESA EFECTIVA 100  CS:100  
add   cx, SS:[100]   ;adună la registrul cx ceea ce se găsește în STIVA,  
                      ;LA ADRESA EFECTIVA 100  SS:100
```

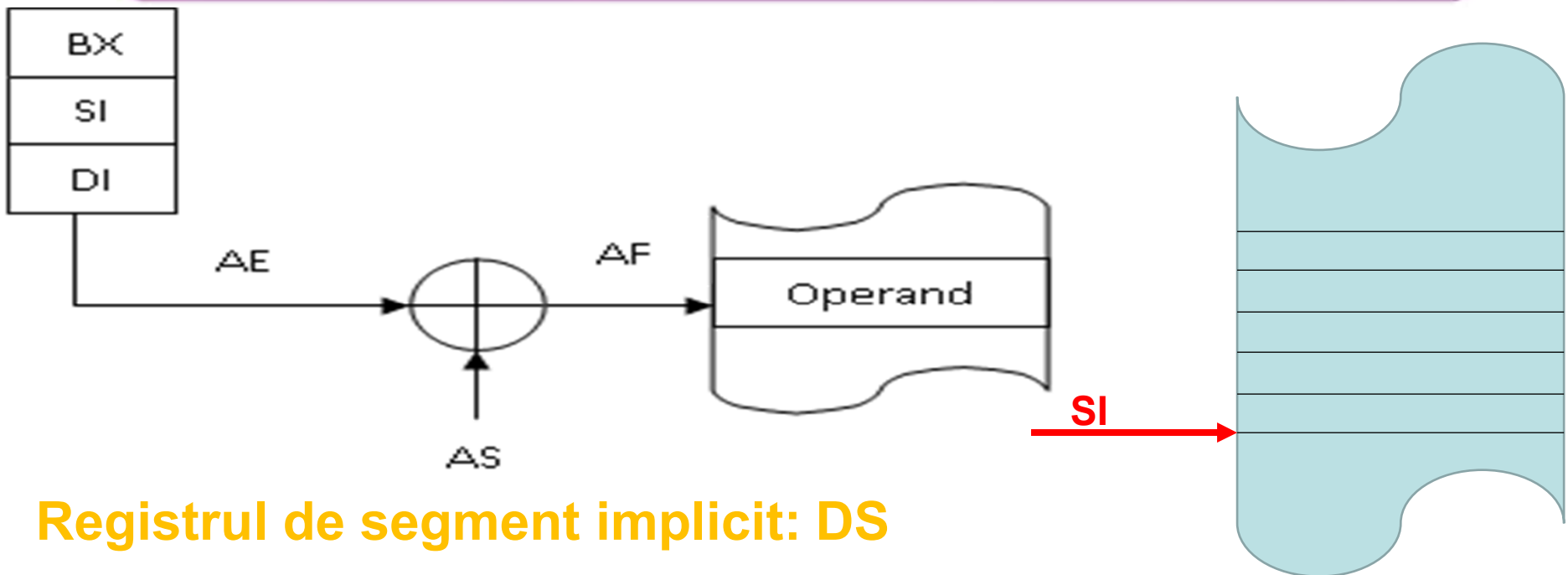
ESTE O SCOATERE A UNEI DATE DIN STIVĂ, ALTFEL DECAT FOLOSIND POP

```
MOV   DX, [100]      ;PUNE IN registrul DX ceea ce se găsește în SEGMENTUL  
                      ;DE DATE LA ADRESA EFECTIVA 100
```

Exemplu:

Daca DS=1A34H atunci ceea ce se afla la **adresa fizică**
1A340H+100H=1A440H se va pune in registrul DX

Adresarea indirectă:



Registrul de segment implicit: DS

```

mov ax, [bx]           ;conținutul locației de memorie din segmentul adresat de
                        ;registrul ds de la adresa efectivă specificată în BX
mov [di], cx           ;memorează conținutul lui CX în segmental de date la
                        ;adresa de offset dată de conținutul lui DI
add byte ptr ptr[SI], 2 ;adună valoarea 2 la
                        ;octetul aflat în segmental de date la adresa de offset dată de SI

```

;operatorul `byte ptr` este absolut necesar altfel nu s-ar ;cunoaște tipul operandului (octet, cuvânt) la care se adună 2.

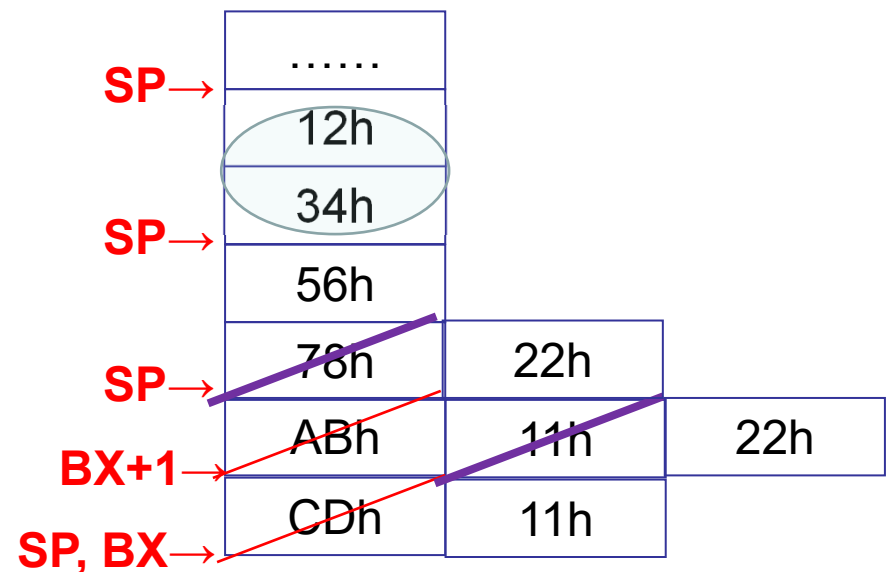
Adresarea indirectă:

`mov ax, ss:[bx]` ;conținutul locației de memorie din **segmentul de stiva**
 ; de la adresa efectivă specificată în BX
`mov ss:[di], cx` ;memorează conținutul lui CX în **segmental de stiva** la
 ;adresa de offset dată de conținutul lui DI

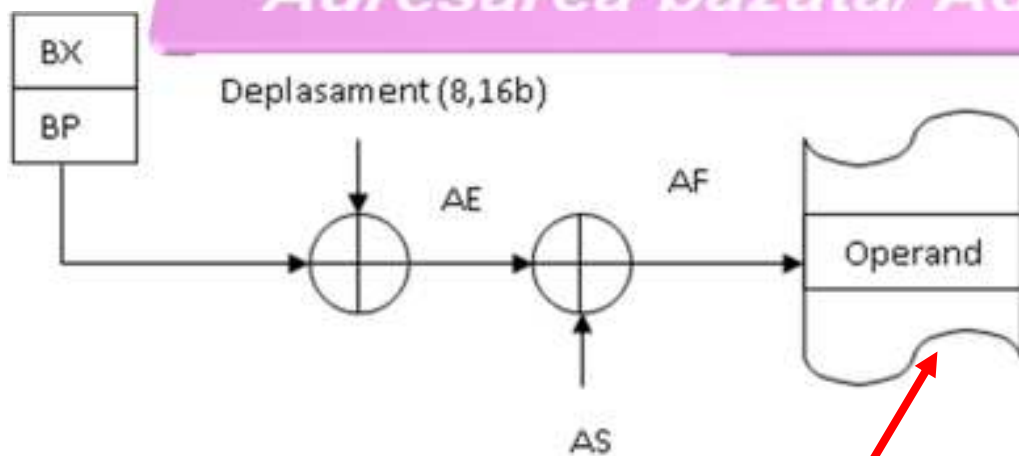
Exemplu:

```

MOV AX, 1234H
MOV BX, 5678H
MOV CX, 0ABCDH
PUSH AX
PUSH BX
PUSH CX
MOV BX, SP
MOV WORD PTR SS:[BX], 1111H
MOV WORD PTR SS:[BX+1], 2222H
POP CX; CX←2211H
POP BX; BX←5622H
POP AX; AX←1234H
  
```



Adresarea bazată/ Adresarea indexată



a) Adresarea bazată

**Registrul de segment implicit: DS pt. BX, SI, DI
SS pt. BP**

.data

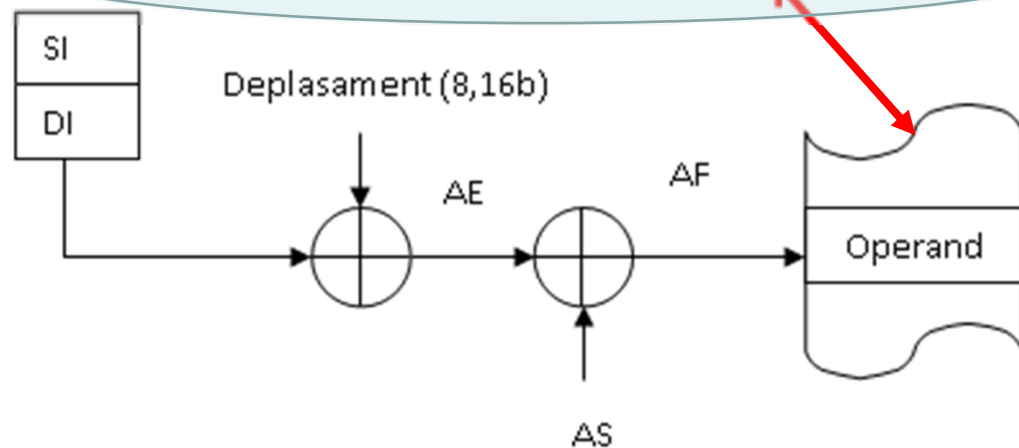
VAL dw 0A0A0H, 1111H, 23h

.code

.....

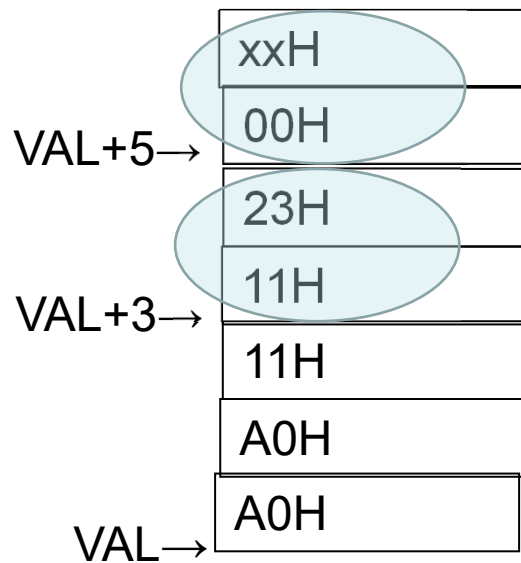
```
mov bx, 3
mov ax, VAL[bx]

mov ax, bx[VAL]
mov ax, [bx+VAL]
mov ax, [bx].VAL
mov ax, [bx+VAL+2]
```



b) Adresarea indexată

```
mov bx, offset VAL
mov ax, 5[bx]
mov ax, bx[5]
mov ax, [bx+5]
mov ax, [bx].5
```



```
.data
    VAL dw 0A0A0H,1111H, 23h

.code
```

.....

```
mov  bx, 3
mov  ax, VAL[bx]

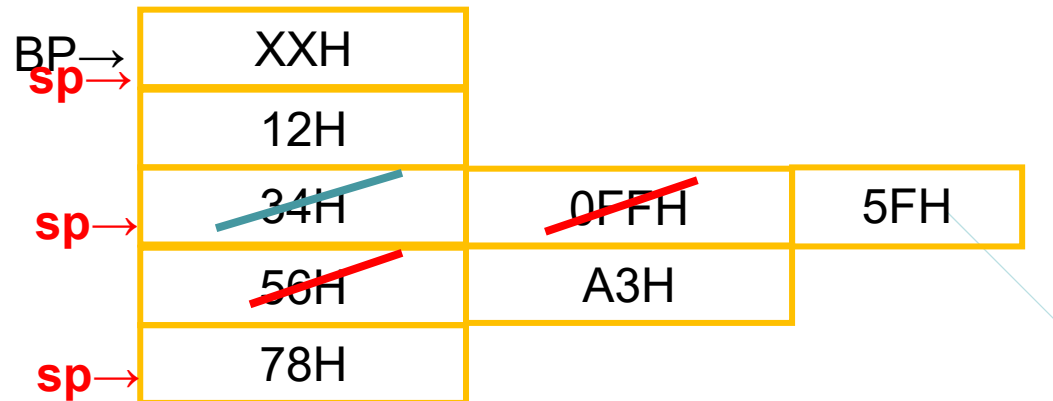
mov  ax, bx[VAL]
mov  ax, [bx+VAL]
mov  ax, [bx].VAL
mov  ax, [bx+VAL+2]
```

```
mov  bx, offset VAL
mov  ax, 5[bx]
mov  ax, bx[5]
mov  ax, [bx+5]
mov  ax, [bx].5
```

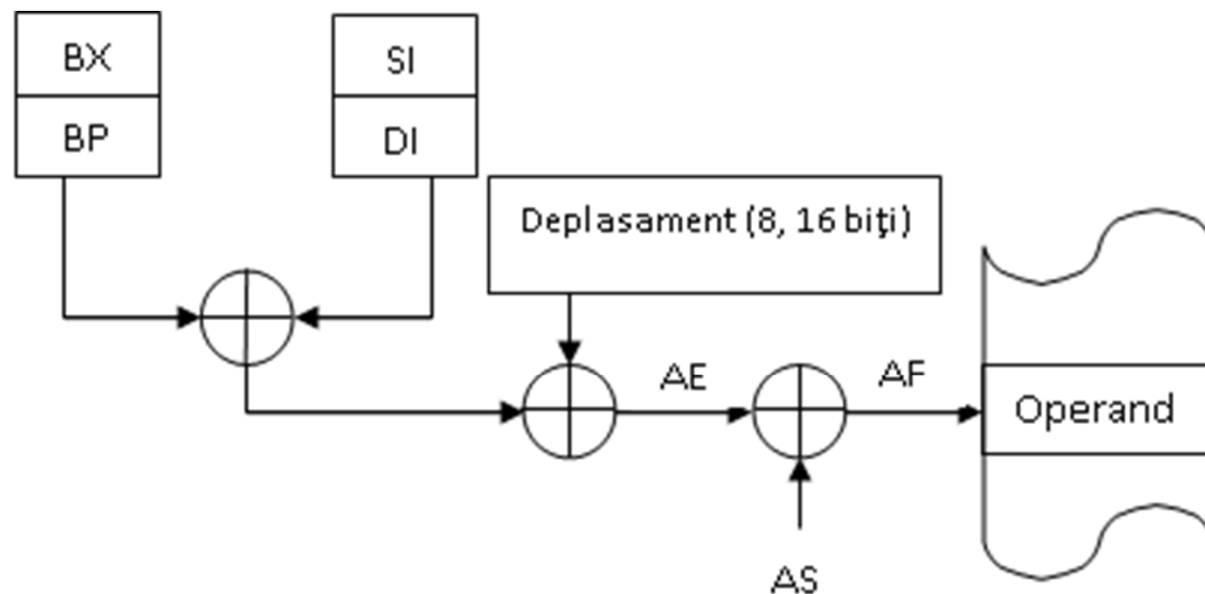
Adresarea bazată/ Adresarea indexată

Exemplu (de accesare a stivei folosind adresarea bazată):

```
mov    bp,    sp
mov    ax,    1234h
push   ax
mov    bx,    5678h
push   bx
mov    byte ptr [bp-2], 0FFH
mov    word ptr [bp-3], 5FA3h
pop    bx      ; bx←0A378h
pop    ax      ; ax←125Fh
```



Adresarea BAZATĂ ȘI INDEXATĂ



Registrul de segment implicit: DS pentru SI, DI, BX
Registrul de segment implicit: SS pentru BP

Exemple:

```
mov ax, [bx][si]
mov ax, [bx+si+7]
mov ax, [bx+si].7
mov ax, [bx][si][7]
mov byte ptr [bx+di+4], 14h
```

Rostul modurilor de adresare

Pentru scrierea codurilor
relocabile dinamic

Pentru structurarea
programelor

Rostul modurilor de adresare-structurarea programelor

```
.model small
.stack 100
.data
    tabel DB 0CAh, 13, 0FCh, 13, 52, 78h
```

```
.code
start:
```

```
    mov ax, @data
    mov ds, ax
```

```
.....
    mov cx, 6          ; contorul buclei
    mov bx, offset tabel
    mov si, 0          ; indexul primului element
```

```
buc1a:
```

```
    mov al, [bx+si]    ; mov al, tabel[si]
    .....             ; prelucreaza data din AL
    inc si
    loop buc1a
    .....             ; se continua programul
```

78H
34H
0DH
0FCH
0DH
0AH

tabel →

Tipuri de date utilizate în limbaj de asamblare

BYTE – 1 octet –

Poate fi conținut: – în memoria internă;
– într-un registru de 8 biți al procesorului.

Interpretări: – întreg pe 8 biți cu sau fără semn;
– caracter ASCII.

Directiva de definire: **DB** (Define Byte).

Exemplu:

```
Val1 DB 12, 'A', 'ABCDEF', 10 DUP('a')
```

.....

```
MOV AL, VAL1
```

```
MOV CX, WORD PTR VAL1+8
```

```
MOV DX, WORD PTR VAL1+2;
```

Tipuri de date utilizate în limbaj de asamblare

WORD – 2 octeti

Poate fi conținut: – în memoria internă;
– într-un registru de 16 biți al procesorului

Interpretări: – **întreg** pe 16 biți cu sau fără semn;
– secvență de **două caractere ASCII**;
– **adresă de memorie** de 16 biți.

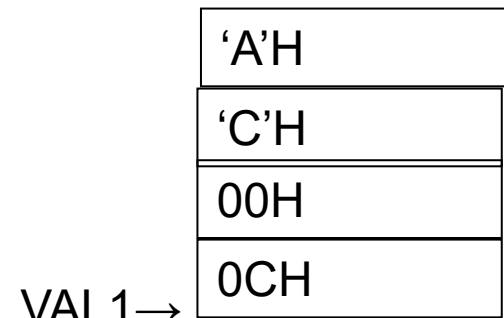
Directiva de definire: **DW** (Define Word).

Exemplu:

Val1 DW 12, 'AC'

.....

MOV AX, VAL1



DOUBLE-WORD – 4 octeți –

Poate fi conținut: – în memoria internă;
– pereche de registre de 16 biți;
– registru 32 biți (procesoarele de 32 biți).

Interpretări: – întreg pe 32 biți cu sau fără semn;
– număr real în simplă precizie;
– adresă de memorie de 32 biți.

Directiva de definire: **DD** (Define Double-Word).

QUAD-WORD – 8 octeți –

Poate fi conținut: – în memoria internă;
– în pereche de registre de 32 biți
(procesoare de 32 biți).

Interpretări: – întreg pe 64 biți cu sau fără semn;
– număr real în dublă precizie.

Directiva de definire: **DQ** (Define Quad-Word).

TEN-BYTES – 10 octeți –

Poate fi conținut: – în memoria internă;

– în registrele coprocesoarelor matematice 80x87.

Interpretări: – număr întreg reprezentat ca secvență de cifre

BCD (împachetate) cu semn memorat explicit;

– număr real în precizie extinsă.

Directiva de definire: **DT** (Define Ten-Bytes).

5433d =1539(16)=0001 0101 0011 1001

5493h=0101 0100 0011 0011 **BCD împachetat**

05040303h=00000101 00000100 00000011 00000011 **BCD despachetat**