

## 6. Setul de instrucțiuni 8086 (I)

Setul complet de comenzi pe care un microprocesor le înțelege și le poate executa este cunoscut sub numele de **set de instrucțiuni**.

În următoarele două lucrări sunt prezentate instrucțiunile din setul de bază al familiei de procesoare Intel. Acestea dispun de un set puternic și diversificat de instrucțiuni specifice procesoarelor de tip CISC (Complex Instruction Set Computer). Instrucțiunile pot fi clasificate în funcție de mai multe criterii:

a) După **numărul de operanzi**:

- instrucțiuni fără operanzi
- instrucțiuni cu un operand
- instrucțiuni cu doi operanzi

b) După **lungimea instrucțiunii**:

- 1-6 octeți

c) După **funcția instrucțiunii**:

- instrucțiuni de transfer: MOV, PUSH, POP, IN, OUT — datele sunt copiate între memorie sau porturi I/O și regiștrii procesorului, fără a fi prelucrate
- instrucțiuni aritmetice și logice: ADD, INC, AND, CMP — datele sunt prelucrate în format numeric
- instrucțiuni de manipulare a șirurilor: MOVSB, CMPSB, REP
- instrucțiuni specifice întreruperilor: INT
- instrucțiuni de ramificare: CALL, JMP
- instrucțiuni de control al microprocesorului: CLC, STC, NOP, HLT

Se vor folosi următoarele **notații**:

reg	– conținutul unui registru oarecare de 8 sau 16 biți, exceptând regiștrii segment
reg8	– conținutul unui registru de 8 biți
reg16	– conținutul unui registru de 16 biți
sreg	– conținutul unui registru segment
acc	– conținutul acumulatorului
mem	– conținutul unei locații de memorie pe unul sau mai mulți octeți, adresată cu unul dintre modurile de adresare permise pentru memoria de date, cu excepția adresării imediate
mem8	– conținutul unei locații de memorie pe un octet
[reg]	– conținutul unei locații de memorie a cărei adresă se află într-un registru
[mem]	– conținutul unei locații de memorie a cărei adresă se află într-o altă locație de memorie

- port – adresa, numărul de ordine al unui port de intrare sau de ieșire  
imed – operandul este o valoare constantă, ce se adresează în mod imediat  
(X) – conținutul locației X  
(X) – conținutul locației de memorie adresate de X

### 6.1 Instrucțiuni de transfer

Aceste instrucțiuni permit copierea/transferul datelor (pe octet sau pe cuvânt) de la o sursă la o destinație, sursa fiind întotdeauna operandul al doilea.

Sursa	Destinația
reg	reg
mem	mem
imed	-
port (intrare)	port (ieșire)

#### Instrucțiunea MOV (*Data movement* - Transfer de date)

MOV — este instrucțiunea cel mai des folosită.

*MOV destinație, sursă; (destinație) ← sursă*

Operanzi: reg,imed  
mem,imed  
reg,reg  
reg,mem  
mem,reg

#### Observații:

- Operanzii trebuie să aibă dimensiune egală;
- Este interzis ca ambii operanzi să fie locații de memorie;
- Nu sunt folosiți regiștrii IP și FLAGS;
- Registrul CS nu poate fi destinație;
- Nu afectează nici un flag.

#### Exemplu:

```
MOV AL, BH ;AL=BH - transfer pe octet
MOV AX, [ADR] ;AX = (DS:ADR), DS implicit
;transfer pe cuvânt
MOV AX, ES:[BX] ;AX = (ES:(BX))
```

Cuvântul pe 16 biți aflat în memorie în segmentul suplimentar, indicat prin registrul segment ES la un offset dat de conținutul lui BX față de începutul acestui segment este transferat în registrul AX.

```
MOV  byte ptr [BX+100], 15 ;in memorie, la octetul de
                                la locatia data de segment DS,
                                offset BX+100 se depune valoarea 15
```

Operatorul **ptr** permite modificarea atributului unei valori. Fără utilizarea acestuia, ultima instrucțiune ar putea fi interpretată în două moduri: se depune valoarea 15 la octetul de la adresa DS:BX+100 sau la cuvântul de la adresa DS:BX+100. Forma *byte ptr* precizează că este vorba de un transfer pe octet.

### Instrucțiuni incorecte:

```
MOV  AX,BH          ;lungime operanzi diferită
MOV  [BX],[SI]     ;ambii operanzi în memorie
MOV  CS,BX         ;reg CS apare la destinație
```

### **Instrucțiuni specifice stivei**

Stiva reprezintă un concept abstract de structură de date, o listă de tip LIFO-“Last in first out” și se găsește în segmentul SS. Adresa curentă, numită și adresa vârfului stivei, se găsește în registrul intern SP (Stack Pointer).

**Instrucțiunile PUSH (Push Value onto Stack) și POP (Pop Value off Stack)** sunt folosite pentru salvarea unor date și respectiv refacerea lor în ordine inversă.

<i>PUSH sursă</i>	<i>POP destinație</i>
$SP \leftarrow SP - 2$	$SS : ((SP) + 1) \rightarrow \text{high (destinație)}$
$SS : ((SP) + 1) \leftarrow \text{high (sursă)}$	$SS : ((SP)) \rightarrow \text{low (destinație)}$
$SS : ((SP)) \leftarrow \text{low (sursă)}$	$SP \leftarrow SP + 2$

### Operanzi:

imed, reg16, sreg, mem

sreg, reg16, mem

În urma utilizării instrucțiunii PUSH registrul SP este decrementat cu 2, după care operandul sursă este salvat în octeții de la adresele (SP)+1→octetul high, respectiv (SP)→octetul low.

Instrucțiunea POP copiază conținutul vârfului stivei, adică octeții de la adresele (SP)+1 și (SP) în operandul destinație, mecanism urmat de incrementarea lui SP cu 2. În urma unei secvențe de refacere, indicatorul SP trebuie adus la valoarea sa de dinaintea secvenței de salvare (numărul operațiilor POP coincide cu cel al instrucțiunilor PUSH).

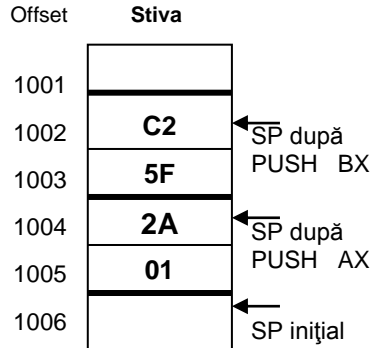
### Observații:

- Registrul CS nu poate apărea ca destinație;
- Sursa și destinația sunt operanzi pe 16 biți

Exemplu:

SP=1006h; AX=012Ah; BX=5FC2h;

```
PUSH AX;
PUSH BX;
POP BX;
POP AX;
```



Instrucțiuni incorecte:

```
PUSH AH; AH are doar 8 biți, ar altera stiva
POP CS;
```

**Transferuri bilaterale XCHG (Exchange)**

Instrucțiunea **XCHG** constă în interschimbarea conținutului celor doi operanzi.

*XCHG destinație, sursă*

Operanzi: reg,reg  
reg,mem  
mem,reg

Observație:

- Regiștrii segment nu pot apărea ca și operanzi
- Operanzii trebuie să aibă dimensiune egală
- Cel puțin un operand trebuie să fie registru

Exemplu:

Dacă ambii operanzi sunt aflați în memorie la locațiile mem1 și mem2 și trebuie interschimbați, se va folosi următoarea secvență:

```
MOV reg, mem1
XCHG reg, mem2
MOV mem1, reg
```

**Instrucțiunea XLAT**

Nu are operanzi. Se încarcă în AL conținutul locației din segmentul de date de la offset-ul lui BX adunat cu conținutul lui AL. Este utilă în conversia unor tipuri de date și se folosește împreună cu tabele de traducere.

$AL \leftarrow (DS : (BX + AL))$

**Exemplu:**

```

Var db 'ABCDEF'; Var este un sir de octeti
      ;initializati cu codurile Ascii ale
      ; literelor A...F
LEA  BX, Var   ;incarca in BX adresa efectiva a lui Var
MOV  AL, 2     ; AL=2
XLAT                ; AL=43h, adica codul Ascii al lui 'C'

```

### Instrucțiuni de transfer cu porturile: IN (Input Byte/ Word) OUT (Output to Port)

Oferă posibilitatea de a schimba informații cu perifericele prin intermediul porturilor de intrare/ieșire.

*IN*    destinație, port                      *OUT*    port, sursă

Transferurile sunt făcute din sau în acumulator, pe cuvânt sau pe octet ( AX, AL ). Adresa portului poate fi specificată explicit pentru primele 256 de porturi (00h—FFh) sau prin intermediul registrului DX.

**Exemplu:**

```

IN    AL, 70H   ;AL = (port 70H)
MOV   DX, 3ECH
OUT   DX, AX    ;(port 3ECH) =AX

```

### Instrucțiuni de transfer specifice adreselor

#### Instrucțiunea LEA (Load Effective Address)

*LEA*    destinație, sursă;

**Operanzi:**            reg, mem

Permite copierea adresei efective a sursei (operand aflat în memorie) în registrul general specificat. Operația se face în faza de execuție.

**Exemplu:**

```

LEA  BX, VAL1   ;BX = offset VAL1
LEA  DI, [AX][CX] ;se adună conținuturile lui AX și
                  ;CX și rezultatul se depune în DI

```

În mod asemănător se poate obține adresa efectivă folosind operatorul **OFFSET** și instrucțiunea MOV. Atribuirea se face la asamblare.

```
MOV  BX, OFFSET VAL1
```

#### Instrucțiunile LDS (Load Data Segment) și LES (Load Extra Segment)

*LDS*    registru, sursă                      *LES*    registru, sursă

Exemplu:

```
x db 2468h          ;în segmentul de date se definesc
y dw 1357h         ;variabilele

lds si, x          ; încarcă SI=2468h și DS=1357h
```

Aceste instrucțiuni transferă o adresă completă într-o pereche de regiștri. Perechea de regiștri DS:registru / ES:registru este încărcată cu adresa completă de 32 de biți conținută în sursă, definită ca operand double-word în memorie.

### Instrucțiuni specifice flagurilor

Instrucțiunile **LAHF (Load AH with Flags)** și **SAHF (Store AH into Flags)**

$$(AH) \leftarrow (PSW)_L \qquad (PSW)_L \leftarrow (AH)$$

Nu au operanzi. Se încarcă registrul AH cu octetul low al registrului PSW, respectiv se depune conținutul registrului AH în octetul low al PSW.

Exemplu:

```
LAHF
SHL  AH,7          ;deplasare logică stânga cu 7 poziții
AND  AH,80H        ;AH conține flagul CF
```

Instrucțiunile **PUSHF (Push Flags)** și **POPF (Pop Flags)**

$$SP \leftarrow SP - 2 \qquad PSW \leftarrow SS : ((SP) + 1 : (SP))$$
$$SS : ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow PSW \qquad SP \leftarrow SP + 2$$

Nu au operanzi. Efectul lor este salvarea registrului PSW pe stivă, respectiv refacerea acestuia de pe stivă.

Exemplu:

```
PUSHF          ;încarcă stiva cu valorile Flags
POP AX         ;sunt luate de pe stivă și depuse în AX
OR AX,01      ;se setează Carry,
PUSH AX       ;se depune în stivă cu Carry modificat
POPF         ;se ia din stivă înapoi în Flags, cu CF=1
```

## 6.2 Instrucțiuni aritmetice și logice

### Instrucțiuni specifice adunării

Sunt instrucțiuni cu doi operanzi iar rezultatul se depune în primul operand. Se modifică flag-urile C, S, Z, P, O, A, de unde și denumirea de flaguri aritmetice. Semnificația tuturor flagurilor a fost prezentată în lucrarea anterioară.

**Instrucțiunea ADD (Integer Addition)**

*ADD* *destinație*, *sursă*;      (*destinație*) = (*destinație*) + (*sursă*)

Operanzi:      reg,imed  
                   mem,imed  
                   reg,reg  
                   reg,mem  
                   mem,reg

Se adună conținutul sursei la destinație și rezultatul se depune în operandul destinație, vechea valoare pierzându-se. Flag-urile S, Z, P se modifică conform rezultatului operației.

Observații:

- Operanzii trebuie să aibă dimensiuni egale;
- Este interzis ca ambii operanzi să fie locații de memorie.

Exemplu:

```
ADD AX,CX;
ADD byte ptr [DI],4 ;destinația în memorie pe octet,
                    ;sursa imediată
```

Exemplu:

```
MOV AX, 8FFeh ; AX=8FFeh
MOV BX, 0C001h ; BX=0C001h
ADD AX,BX ; AX=4FFFh și CF=1
```

Instrucțiunea **ADC (Add with Carry)** este asemănătoare cu ADD, singura diferență este că se adună și bitul de transport. Este utilă în cazul execuției unor adunări pe lungimi mai mari decât cuvântul. Toate flagurile aritmetice sunt afectate.

*(destinație)* = (*destinație*) + (*sursă*) + C

Exemplu:

```
MOV AX, 8FFeh ; AX=8FFeh
MOV BX, 0C001h ; BX=0C001h
ADC AX,BX ; AX=5000h și CF=0
```

Instrucțiunea **INC (Increment)** are ca efect incrementarea cu valoarea 1 a destinației. Se modifică toate flag-urile aritmetice, mai puțin Carry.

*INC* *destinație*;      (*destinație*) = (*destinație*) + 1

Exemplu:

```
mov AX, 0FFFFh ; AX=0FFFFh
inc AX ; AX=0000h, iar CF=0 și ZF=1
inc byte [7] ; se incrementează octetul din
              ; memorie de la adresa DS:7
```

**Instrucțiunile DAA (Decimal Adjust for Addition) și AAA (Ascii Adjust for Addition)**

dacă  $(AL_{0,3}) > 9$  sau  $A = 1$   
 atunci  $(AL) \leftarrow (AL) + 6$   
 $A \leftarrow 1$ ,  
 altfel  $A \leftarrow 0$

dacă  $(AL_{4,7}) > 9$  sau  $C = 1$   
 atunci  $(AL) \leftarrow (AL) + 60h$   
 $C \leftarrow 1$ ,  
 altfel  $C \leftarrow 0$

dacă  $(AL_{0,3}) > 9$  sau  $A = 1$   
 atunci  $(AL) \leftarrow (AL) + 6$   
 $(AH) \leftarrow (AH) + 1$   
 $A \leftarrow 1$   
 $C \leftarrow 1$   
 altfel  $(AL) \leftarrow (AL) \text{ AND } 0Fh$   
 $A \leftarrow 0, C \leftarrow 0$

Nu au operanzi. Se execută corecția zecimală a acumulatorului AL, respectiv AX după o operație de adunare cu operanzi BCD împachetați (2 cifre pe un octet), respectiv despachetați (o cifră pe octet).

**Instrucțiuni specifice scăderii**

Instrucțiunea **SUB (Subtraction)** poate fi interpretată ca și o adunare a destinației cu complementul față de 2 al sursei. Se inversează rolul bistabilului Carry. Toate flagurile aritmetice sunt afectate.

*SUB destinație, sursă; (destinație) = (destinație) – (sursă)*

Exemplu:

```
MOV AX, 4000h ; AX= 4000h
MOV BX, 0B000h ; BX=0B000h
SUB AX, BX ; AX= 9000h și CF=1
```

În cazul instrucțiunii **SBB (Subtract with Borrow)** se ține cont de un împrumut anterior. Se folosește la scăderi de operanzi pe mai multe cuvinte.

*SBB destinație, sursă; (destinație) = (destinație) – (sursă) - C*

Exemplu:

```
MOV AX, 4000h ; AX= 4000h
MOV BX, 0B000h ; BX=0B000h
SUB AX, BX ; AX= 9000h și CF=1
SBB AX, 1 ; AX=8FFEH și CF=0
```

Instrucțiunea **DEC** are ca efect decrementarea cu valoarea 1 a destinației. Se modifică toate flag-urile aritmetice mai puțin Carry.

*DEC destinație; (destinație) = (destinație) – 1*

Exemplu:

```
MOV AX, 01h ; AX=0001h
DEC AX ; AX=0000h și CF=0, iar ZF=1
```



```

MOV AX, 00h      ; AX= 0000h
DEC AX           ;AX=0FFFFh și CF=0 (instrucț. echivalentă
                ;SUB AX,1 ar fi setat CF), OF=0, iar ZF=0

```

Instrucțiunea **NEG** realizează complementul față de 2 al destinației. Toate flagurile aritmetice sunt afectate.

*NEG destinație; (destinație) = 0 – (destinație)*

Exemplu:

```

MOV AX, 0F0Fh   ;AX=0F0Fh
NEG AX          ;AX=F0F1h și CF=1 (borrow)

```

Exemplu:

```

;următoarea secvență calculează modulul unei valori
OR AX,AX       ;se testează semnul
JNS et         ;salt dacă numărul e pozitiv
NEG AX         ;negarea numărului negativ
et:...

```

Semnificația instrucțiunii **CMP** este execuția unei scăderi fictive, fără modificarea operanzilor dar cu poziționarea tuturor flagurilor aritmetice.

*CMP destinație, sursă;*  
*dacă destinație = sursă → Z=1*  
*destinație < sursă → C=1*  
*destinație > sursă → C+Z=0 → C=Z=0*

Exemplu:

```

MOV AX, 2000h   ;AX=2000h
MOV BX, 400h    ;BX=400h
CMP AX, BX      ;AX=2000h, BX=400h și OF=0, SF=0, CF=0

```

**Instrucțiunile DAS (Decimal Adjust for Subtraction) și AAS (Ascii Adjust for Subtraction)**

dacă  $(AL_{0,3}) > 9$  sau  $A = 1$   
 atunci  $(AL) \leftarrow (AL) - 6$   
 $A \leftarrow 1$ ,  
 altfel  $A \leftarrow 0$

dacă  $(AL_{4,7}) > 9$  sau  $C = 1$   
 atunci  $(AL) \leftarrow (AL) - 60h$   
 $C \leftarrow 1$ ,  
 altfel  $C \leftarrow 0$

dacă  $(AL_{0,3}) > 9$  sau  $A = 1$   
 atunci  $(AL) \leftarrow (AL) - 6$   
 $(AH) \leftarrow (AH) - 1$   
 $A \leftarrow 1$   
 $C \leftarrow 1$   
 $(AL) \leftarrow (AL) \text{ AND } 0Fh$   
 altfel  $A \leftarrow 0, C \leftarrow 0$

Nu au operanzi. Se execută corecția zecimală a acumulatorului AL, respectiv AX după o operație de scădere cu operanzi BCD impachetați, respectiv despachetați.

### Instrucțiuni specifice înmulțirii

Operațiile specifice înmulțirii se fac între acumulator și un alt operand; rezultatul obținut este pe 16 sau 32 de biți.

Instrucțiunea **CBW (Convert Byte to Word)** convertește octetul la cuvânt, adică bitul de semn din AL se extinde la tot registrul AH. Efectul instrucțiunii este echivalent cu reprezentarea registrului AL în complement față de doi pe un număr dublu de biți. Nu este afectat nici un flag.

*dacă*  $AL_7 = 1 \rightarrow AH = 0FFh$   
*altfel*  $AH = 0$

Instrucțiunea **CWD (Convert Word to Doubleword)** convertește cuvântul la dublu-cuvânt, adică bitul de semn din AX se extinde la tot registrul DX. Nu este afectat nici un flag.

*dacă*  $AX_{15} = 1 \rightarrow DX = 0FFFFh$   
*altfel*  $DX = 0$

Prin cele două instrucțiuni se face extensia semnului acumulatorului în acumulatorul extins.

#### Exemplu:

```
MOV AL, 54h      ; AL=54h
CBW              ; AX=0054h
CWD              ; DX:AX=0000 0054h
```

Instrucțiunile **MUL**—înmulțire fără semn și **IMUL**—înmulțire cu semn

*MUL sursă;* *IMUL sursă;*  
*(acumulator extins) = (acumulator) \* (sursă)*  
 $AX = AL * (\text{reg8/mem8})$   
 $DX:AX = AX * (\text{reg/mem})$

Destinația este implicit acumulatorul iar sursa un registru sau o locație de memorie. Ambii operanzi sunt fără semn, respectiv cu semn. Înmulțirea NU duce la depășiri. Sunt afectate flagurile O și C.

#### Exemplu:

```
A db 5h
B dw 300h
MOV AL, 10h
MUL A            ; ( AX) ← (AL) * A
MOV AX, 100h
MUL B            ; ( DX:AX) ← (AX) * B
```

Exemplu:

```

mov AL,-16      ; AL=0F0h
mov BL,2        ; BL=2
mul BL          ; AX=01E0h=480, 0F0h=240 nr fara semn

```

Exemplu:

```

mov AL,-16      ; AL=0F0h
mov BL,2        ; BL=2
imul BL         ; AX=FFE0h=-32, 0F0h=-16 nr cu semn

```

Instrucțiunea **AAM (Ascii Adjust for Multiply)** nu are operanzi și realizează o corecție a acumulatorului AX, după o operație de înmulțire pe 8 biți cu operanzi BCD despachetați.

$$(AH) \leftarrow (AX) / 10;$$

$$(AL) \leftarrow (AX) \bmod 10;$$
Exemplu:

```

MOV AL,8
MOV BL,7
MUL BL          ; ( AX ) = 38h
AAM            ; AX = 0506h

```

**Instrucțiuni specifice împărțirii****Instrucțiunile DIV și IDIV**

*DIV sursă;*  
*(acumulator) = (acumulator extins) / (sursă)*  
*(extensia acumulatorului) = (acumulator extins) MOD (sursă)*

$$AL = AX / (\text{reg8}/\text{mem8})$$

$$AH = AX \bmod (\text{reg}/\text{mem8})$$

$$AX = (DX:AX) / (\text{reg}/\text{mem})$$

$$DX = (DX:AX) \bmod (\text{reg}/\text{mem})$$

Destinația este implicit acumulatorul sau acumulatorul extins iar sursa un registru general sau o locație de memorie. Ambii operanzi sunt fără semn, respectiv cu semn. Împărțirea presupune că lungimea de împărțitului este dublă față de cea a împărțitorului. Poate duce la depășiri când împărțitorul este zero sau când câtul depășește dimensiunea rezervată rezultatului. În urma unei depășiri se inițiază o întrerupere de nivel 0. Flagurile nu sunt afectate.

Exemplu:

```

A db 5
mov AX,51h      ; AX=51h=5h*10h+01h=8110=510*1610+110
div A          ; AL=10h (câtul), iar AH=01h (restul)

```

Exemplu:

```
B dw 300h
mov AX, 14h      ;AX=0014h =2010
mov DX, 03h      ;DX=0003h = 310
div B            ;DX:AX=310*164+2010=19662810 se împarte
                 ;la 300h=76810 => AX=0100h=25610(cât)
                 ;și DX=0014h=2010 (rest)
```

Instrucțiunea **AAD (ASCII Adjust for Division)** nu are operanzi și realizează o corecție a acumulatorului AX, interpretat ca două cifre BCD despachetate (o cifră pe octet). Efectul este următorul:

```
AL = AH * 10 + AL
AH = 0
```

### 6.3 Exerciții și teme

**6.3.1.** Analizați secvențele de mai jos și apoi executați-le manual pentru a completa valorile în tabelele alăturate. Apoi introduceți-le pe calculator și executați-le cu emulatorul *emu8086* sau cu Turbo Debugger-ul pentru a verifica corectitudinea rezultatelor.

#### Exemplu:

```
MOV    AX, BBBBH      ;AX=BBBBH
ADD    AX, 4445H     ;AX=0000H
```

```
  BBBB   1011 1011 1011 1011
+4445   0100 0100 0100 0101
-----
  0000   0000 0000 0000 0000
```

AX	0000H
Sign flag	0
Carry flag	1
Parity flag	1
Zero flag	1

a.     mov al,64h  
       mov bl,0A6h  
       add al,bl

AL	
Sign flag	
Carry flag	
Overflow flag	
Zero flag	

d.     mov ax,2B54h  
       mov bx,100h  
       mov [bx],ax

AX	
[ DS:100h ]	
[ DS:101h ]	
Overflow flag	
Zero flag	

b.     mov al,38h  
       mov bl,62h  
       sub al,bl

AL	
Sign flag	
Carry flag	
Overflow flag	
Zero flag	

e.     mov ax,2B54h  
       mov bx,100h  
       mov 20h[bx],ax

AX	
[ 100h ]	
[ 120h ]	
[ 121h ]	
Zero flag	

c.     mov al,57h  
       mov bl,39h  
       sub al,bl

AL	
Sign flag	
Carry flag	
Overflow flag	
Zero flag	

f.     mov al,'a'  
       mov ah,'A'

AL	
AH	
Carry flag	
Overflow flag	
Zero flag	

g.      mov bx,2863h  
         mov sp,0102h  
         push bx

h.      mov ax,2B54h  
         mov bx,100h  
         mov dx, 1234h  
         mov [bx+20h], dx  
         mov ax, [bx+20h]

BX	
SP	
[ SS:101h ]	
[ SS:100h ]	
Zero flag	

AX	
[ 100h ]	
[ 120h ]	
[ 121h ]	
Zero flag	

### 6.3.2. Adunări și scăderi

▪ Să se evalueze expresia  $r=(x+y)-(z+15)-(t-10)$ . Variabilele sunt reprezentate pe 16 biți cu semn.

Date:

```
x dw 100
y dw 500
z dw 1000
t dw -200
r dw ?
```

Cod:

```
mov ax, x
add ax, y           ;ax = x+y
mov bx, z
add bx, 15         ;bx = z+15
sub ax, bx         ;ax = (x+y) - (z+15)
mov bx, t
sub bx, 10         ;bx = t-10
sub ax, bx         ;ax = (x+y) - (z+15) - (t-10)
mov r, ax
```

### 6.3.3. Înmulțiri și împărțiri

▪ Să se evalueze  $r=(x-y*z)/t$ , unde  $x, y, z, t$  și  $r$  vor fi reprezentate pe 16 biți cu semn.

Date:

```
x dw 2000
y dw -500
z dw 200
t dw 300
r dw ?
```

Cod:

```

mov ax, y
imul z           ;dx:ax = y*z
mov cx, dx
mov bx, ax      ;cx:bx = y*z , avem nevoie de dx:ax
                ;pt. conversia lui x

mov ax, x
cwd             ; dx:ax = a
sub ax, bx
sbb dx, cx     ;dx:ax = x-y*z
idiv t         ;ax = (x-y*z)/t
mov r, ax

```

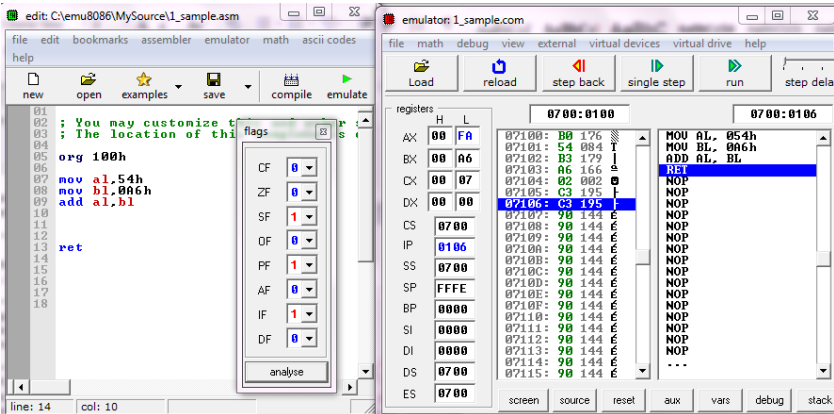


Figura 6.1. Verificarea corectitudinii rezultatelor cu EMU8086

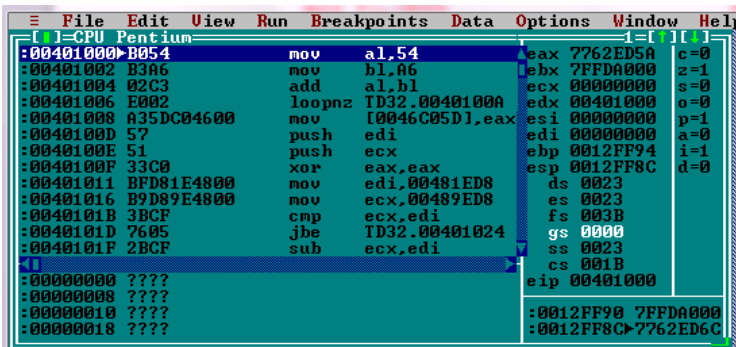


Figura 6.2. Verificarea corectitudinii rezultatelor cu TD32