

Programarea microprocesorului Intel 8086.

Instructiuni de transfer. Instructiuni aritmetice

Scopul lucrării

- a) Elemente de limbaj de asamblare.
 - b) Instructiuni de transfer.
 - c) Instructiuni aritmetice.

1. Elemente de limbaj de asamblare pentru microprocesorul Intel 8086

1.1. Tipuri de date utilizate de microprocesorul Intel 8086

Reprezentarea interna a informatiilor (instructiuni, date, adrese, comenzi, etc.) este realizata in binar. De aceea, *tipurile de date elementare* (grupurile de biti) utilizate de microprocesorul Intel 8086 au urmatoarele dimensiuni si denumiri:

- **bitul** (bit) = cifra binara,
 - **octetul** (Byte) = grup de 8 biti,
 - **cuvantul** (Word) = grup de 16 biti = 2 octeti (MSB = octetul superior, LSB = octetul inferior),
 - **dublul-cuvant** (Double-word) = grup de 32 biti = 4 octeti = 2 cuvinte (MSW = cuvantul superior, LSW = cuvantul inferior).

Dublul-cuvint este tipul de date necesar pentru memorarea unei adrese logice, fapt pentru care se numeste si "*pointer*".

Un tip de date derivat este *inregistrarea de biti*, formata din 8 sau 16 biti (octet sau cuvant), compusa din campuri de biti de lungimi variabile, cu semnificatii diferite.

Dintre *tipurile de date compuse*, necesare pentru structuri de date complexe, cel mai utilizat este *sirul de date*, care permite memorarea tablourilor (vectorilor, matricilor, etc.). Un alt tip compus este *structura*, care este o multime de date de tip heterogen (octeti, cuvinte, etc.).

1.2. Structura unui program in limbaj de asamblare pentru microprocesorul Intel 8086

Un exemplu de program in limbaj de asamblare pentru microprocesorul Intel 8086 este dat in continuare. Programul efectueaza suma a N=5:

DSEG SEGMENT : segmentul de date

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

```
TAB      LABEL BYTE          ; eticheta TAB
TABW     DW 5 DUP(7000H) ; sirul de cuvinte (tabloul) TABW
REZ      DB ?, ?, ?, ?; sirul de octeti (tabloul) REZ
ZERO     EQU 0             ; constanta ZERO

DSEG    ENDS

STIVA   SEGMENT           ; segment de stiva
        DW 40 DUP(?)
VIRF    LABEL WORD         ; eticheta VIRF
STIVA   ENDS

CSEG   SEGMENT           ; segment de cod (program)
```

ASSUME CS: CSEG, DS: DSEG, SS: STIVA, ES: DSEG

```
START:                ; eticheta de inceput a programului
        MOV AX, DSEG      ; initializari
        MOV DS, AX
        MOV ES, AX
        MOV AX, STIVA
        MOV SS, AX
        MOV SP, OFFSET VIRF ; initializare pointer de stiva
        MOV AX, 0           ; initializare registre utilizate MOV DX, 0
        MOV CX, LENGTH TABW ; CX = 5 = lungimea TABW
        MOV BP, SIZE TABW   ; BP = 10 = 5*2 = dimensiunea TABW

NEXT:                 ; CX = CX-1
        SUB BP, TYPE TABW  ; BP = BP - 2
        ADD AX, DS: TABW [BP] ; AX = AX + cuvant curent din TABW
        ADC DX, ZERO        ; DX = DX + transportul anterior
        LOOP NEXT           ; daca CX <> 0 salt la NEXT
                            ; altfel trece la instruct. urmatoare
        MOV WORD PTR REZ, AX ; stocarea LSW la adresa REZ
        MOV WORD PTR REZ + 2, DX ; stocare MSW la adresa REZ+2    MOV AH, 4CH
                            ; functie DOS 4CH (terminare proces)
        INT 21H              ; intrerupere SW - apel fct. DOS 4CH

CSEG ENDS
END START            ; sfarsitul programului
```

O varianta de plasare in memorie a codurilor obtinute in urma asamblarii programului anterior, reprezentata pe harta memoriei principale, este urmatoarea:

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

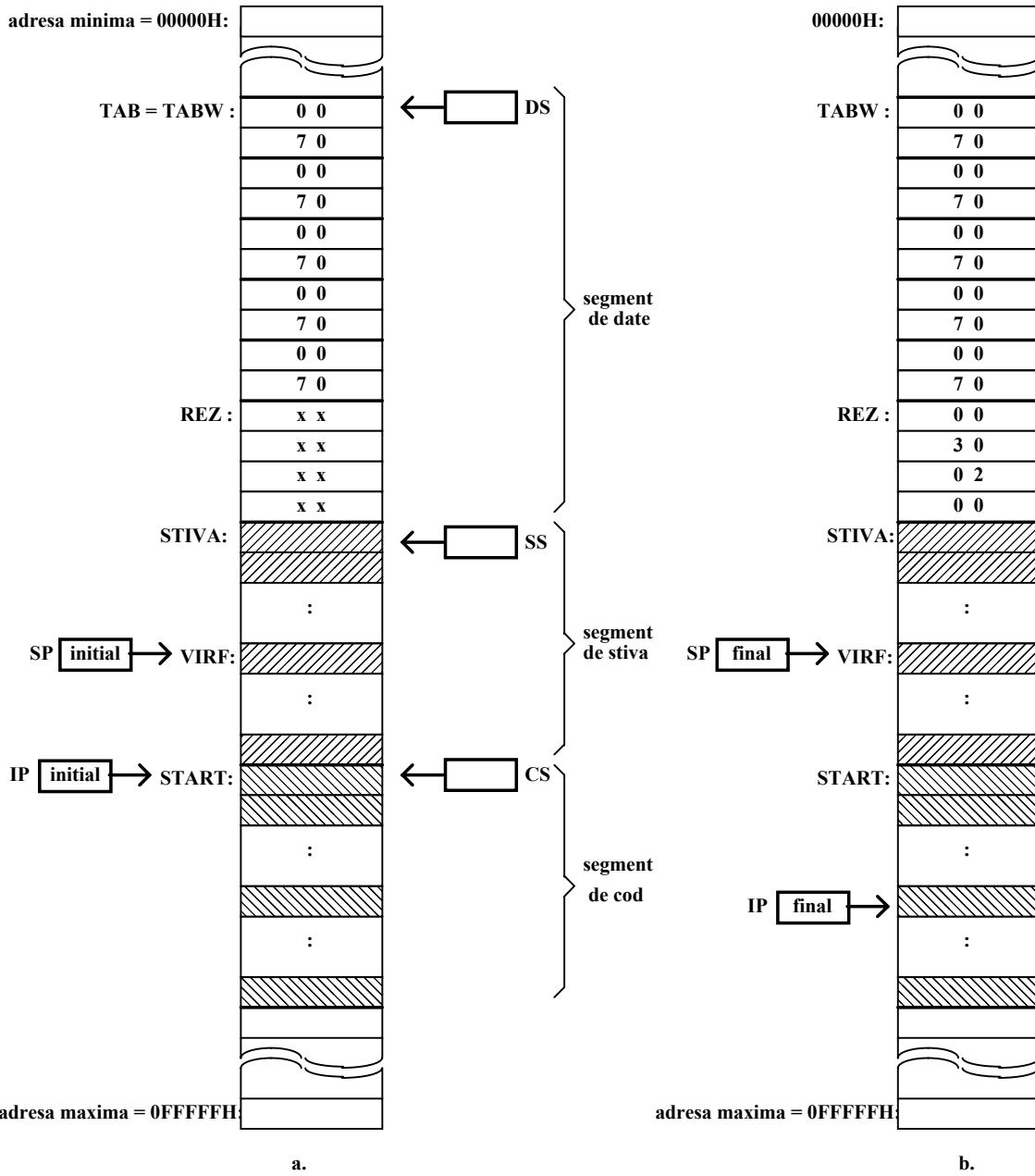


Fig. 1. Harta memoriei asociata programului de adunare a N = 5 numere de 16 biti din memorie, cu rezultat pe 32 de biti.

a. Configuratie initiala:

AX = 0, DX = 0, CX = 5, BP = 10
REZ = XXXX H : XXXX H

b. Configuratie finala:

AX = 3000H, DX = 0002H, CX = 0, BP = 0
REZ = 0002 H : 3000 H = 23000H = 5 * 7000H

1.3. Instructiunile limbajelor de asamblare pentru microprocesorul I8086

Un program in limbaj de asamblare este alcătuit din mai multe linii sursa. O linie sursa este alcătuită din următoarele cimpuri:

/ Eticheta: / Codul operatiei Operanzi de tip imediat / ;Comentariu /
(mnemonica)

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

unde intre | | sunt cuprinse elementele optionale.

Cimpul eticheta este *facultativ* si reprezinta numele simbolic al adresei din memorie la care se afla codul numeric al unei instructiuni.

Mnemonica codului de operatie este numele simbolic al instructiunii.

Cimpul operanzi poate contine doi operanzi, unul sau nici unul, in functie de tipul instructiunii. Operanzii pot fi datele asupra carora actioneaza instructiunea, adrese sau alte informatii auxiliare.

Comentariul este optional. El serveste doar la marirea intelibilitatii programului. La asamblare textul comentariului este ignorat de catre asamblor.

1.4. Operatorii asamblorului TASM

Asupra operanzilor instructiunilor *pot fi efectuate operatii si de catre programul asamblor*. Acest fel de operatii sunt specificate prin *operatori* si sunt efectuate de catre asamblor odata cu asamblarea textului sursa.

Operatorii utilizati de catre asamblorul TASM sunt de mai multe tipuri:

1. *Operatori modificatori de valori:*

a. *Operatori aritmetici* (pentru operatiile aritmetice elementare: +, -, *, /, MOD).

Exemplu:

MOV WORD PTR REZ + 2 , DX

Asamblorul efectueaza operatia de adunare intre adresa REZ (componenta de tip offset) si 2, rezultatul fiind utilizat de catre codul obiect.

b. *Operatorul de indexare* [], care permite utilizarea adresarei.

Exemplu:

ADD AX, DS: TABW [BP]

Asamblorul utilizeaza registrul BP pentru a calcula adresa efectiva $TABW + BP$, necesara pentru obtinerea adresei fizice din adresa logica segment (DS) : offset ($TABW + BP$).

2. *Operatori generatori de valori:*

a. *SEG* genereaza (returneaza) valoarea *adresei de baza a segmentului* in care se afla variabila/eticheta careia i se aplica.

b. *OFFSET* genereaza (returneaza) valoarea *adresei relative ("offset"-ului)* fata de adresa de inceputul segmentului in care este declarata variabila/eticheta careia i se aplica.

Exemplu:

MOV SP, OFFSET VIRF

Asamblorul inlocuieste OFFSET VIRF cu offset-ul etichetei VARF.

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

c. *TYPE* genereaza (returneaza) *numarul de octeti ai unui element al variabilei* careia i se aplica (1 pentru octeti, 2 pentru cuvinte si 4 pentru dublu-cuvinte).

Exemplu:

SUB BP, TYPE TABW
Asamblorul inlocuieste TYPE TABW cu 2.

d. *LENGTH* genereaza (returneaza) *numarul de elemente* pe care le are variabila careia i se aplica (lungimea, ex. LENGTH TABW = 5).

Exemplu:

MOV CX, LENGTH TABW
Asamblorul inlocuieste LENGTH TABW cu 5.

e. *SIZE* genereaza (returneaza) *numarul de octeti alocat unei variabile (dimensiunea in octeti)*. Se observa ca *TYPE*LENGTH = SIZE*.

Exemplu:

MOV BP, SIZE TABW
Asamblorul inlocuieste SIZE TABW cu $2*5 = 10$.

f. *HIGH si LOW* genereaza (returneaza) octetul cel mai semnificativ (MSB), respectiv cel mai putin semnificativ (LSB) al unei expresii.

3. Operatori modificatori de atribute:

a. *PTR* care modifica tipul unei variabile/etichete: BYTE, WORD, DWORD

Exemple:

MOV WORD PTR REZ, AX
MOV WORD PTR REZ + 2 , DX

In ambele cazuri asamblorul utilizeaza elementele variabilei REZ, declarata initial de tip octet, sub forma de cuvinte (grupuri de doi octeti). Astfel se obtine compatibilitate cu tipul cuvant al registrelor AX si DX.

b. *Operatorul* : care modifica segmentul implicit al unei variabile/etichete (utilizat pentru precizarea adresei fizice) intr-un segment explicit (ex. DS: TABW [BP]).

Exemplu:

ADD AX, DS: TABW [BP]

Asamblorul utilizeaza registrul DS pentru a specifica segmentul de date pentru calculul adresei adresei fizice din adresa logica *segment (DS) : offset (TABW + BP)*.

Asocierile implicite (subintelese) ale registrelor utilizate pentru adresare: BX, SI, DI, SP, BP si IP cu registrele segment, ca si *posibilitatile utilizarii operatorului* : *pentru a modifica explicit aceste asocieri* sunt date in tabelul 1.

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR
LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

Tab.1. Asocierile implice si explicite ale regisrelor segment si offset

Tip operatie	Registru segment implicit	Registre segment utilizabile explicit	Sursa offset-ului
Incarcarea codurilor instructiunilor in coada Q	CS	-	IP
	SS	-	SP
Operatii cu stiva			
Transferuri date, cu exceptiile:	DS	ES, SS, CS	EA (memorie)
- Siruri sursa	DS	ES, SS, CS	SI
- Siruri destinatie	ES	-	DI
- Registrul BP	SS	DS, ES, CS	EA (memorie)

1.5. Directivele asamblorului TASM

Un program scris in limbaj de asamblare contine alaturi de instructiunile propriu-zise si *pseudo-instructiuni (directive)*, care se adreseaza programului asamblor modificindu-i modul de lucru sau permitind specificarea datelor.

1. Directivele care specifica *segmentele* utilizate sunt:

a. **Directiva SEGMENT** - folosita pentru a marca inceputul unui segment (ex. DSEG, CSEG, STIVA);

Exemple:

```
DSEG SEGMENT
defineste un segment de date numit DSEG,
STIVA SEGMENT
defineste un segment de stiva (neutilizat aici) numit STIVA,
CSEG SEGMENT
defineste un segment de cod (de program) numit CSEG.
```

b. **Directiva ENDS** - folosita pentru a marca sfarsitul segmentului;

Exemple:

```
DSEG ENDS
```

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

```
declara sfirsitul segmentului de date DSEG,  
                      STIVA ENDS  
declara sfirsitul segmentului de stiva STIVA,  
                      CSEG ENDS  
declara sfirsitul segmentului de cod CSEG.
```

c. **Directiva ASSUME** - informeaza TASM asupra regisitrelor de segment prin care vor fi accesate segmentele logice definite anterior prin directiva SEGMENT (adresele de baza ale segmentelor logice).

Exemplu:

ASSUME CS: CSEG, DS: DSEG, SS: STIVA, ES: DSEG
informeaza asamblorul ca segmentele CSEG, STIVA si DSEG vor avea adresele de baza incarcate in CS, SS, DS si ES.

2. Directiva EQU permite declararea constantelor. Constantele astfel declarate sunt înlocuite cu numere propriu-zise în momentul asamblării. Pentru ele nu se aloca spațiu de memorie.

Exemplu:

ZERO EQU 0

Asamblorul inlocuieste in program constanta ZERO cu valoarea numerica 0.

3. Pentru declararea variabilelor se utilizeaza urmatoarele directive:

a. **Directiva DB** (Define Byte) declara octeti sau siruri de octeti.

Exemplu:

REZ DB ?, ?, ?, ?, ?

declara o variabila REZ de tip sir de octeti formata din 4 octeti neinitializati

b. **Directiva DW** (Define Word) declara cuvinte sau siruri de cuvinte.

Exemple:

TABW DW 5 DUP(7000H)

declara o variabila TABW de tip sir de cuvinte formata din 5 cuvinte identice initializate cu 7000H

DW 40 DUP(?)

declara un sir de 40 de cuvinte neinitializate fara nume (simpla alocare)

c. **Directiva DD** (Define Double-word) declara dublu-cuvinte sau siruri de dublu-cuvinte.

Variabilele sunt definite ca rezidente la o anumita adresa relativa (offset) in cadrul unui anumit segment si sunt caracterizate de tipul datelor.

Se observă că pentru rezervarea memoriei variabilelor neinitializate se utilizează operatorul:

? = rezervare zona de memorie pentru variabila neinitializata

iar pentru *precizarea valorilor multiple* ale variabilelor se utilizeaza operatorul:

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

DUP = precizare numar replici (DUPLICATE).

4. Declararea *etichetelor* utilizate pentru referirea la date din segmentele de date sau stiva (etichete adrese de variabile) se face cu **directiva LABEL**, eventual precizand si atributul.

Exemple:

TAB LABEL BYTE

defineste o eticheta cu numele TAB inaintea variabilei TABW, permitand accesul la variabila TABW octet cu octet (varianta pentru BYTE PTR !),

VIRF LABEL WORD

defineste eticheta VIRF.

Etichetele sunt (ca si variabilele) nume simbolice de adrese. Ele sunt caracterizate de un anumit *offset* in cadrul unui *segment*.

In general etichetele identifica instructiunile. In acest caz etichetele pot fi referite in alte instructiuni pentru executarea salturilor in program. Daca referirile la o eticheta sunt facute in cadrul segmentului in care ea este definita ("home segment") atunci se spune ca ea are atributul NEAR. O eticheta poate fi referita intr-o instructiune a altui segment logic daca poarta atributul FAR. Atributul etichetelor se stabilesc la definirea acestora.

Pentru declararea etichetelor in segmentul de program (etichete adrese de instructiuni) se utilizeaza si operatorul:

Exemple:

START:

declara eticheta de inceput a codului executabil

NEXT:

declara eticheta NEXT utilizata pentru iteratii

5. **Directiva END**, utilizata pentru declararea sfarsitului de program (cod).

Exemplu:

END START

indica asamblorului ca programul inceput la eticheta START se sfarseste.

6. **Directiva RECORD**, utilizata pentru definirea *inregistrarilor de date*. Formatul declaratiei de definire a unei inregistrari este:

nume_inreg RECORD *nume_camp* : *expresie* | = *expresie'* | ,..|

unde:

numele campurilor (*nume_camp*, ...) sunt unice;

expresia expresie este evaluata la o constanta intre 1 si 16 si specifica numarul de biti (lungimea) ai campului; suma lungimilor trebuie sa fie mai mica sau egala cu 16, respectiv 8;

expresie' este optionala si serveste ca valoare initiala a campului;

|,...| indica repetarea optionala a lui *nume_camp* : *expresie* / = *expresie'* /

Exemplul 1:

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

CHIPS RECORD RAM:7, EPROM:4, ROM:5

defineste o inregistrare cu 16 biti formata din 3 campuri cu numele RAM, EPROM si ROM avand lungimile de 7, 4, si respectiv 5 biti.

Exemplul 2:

CHIPS RECORD RAM:7=4, EPROM:4=2, ROM:5=0

defineste o inregistrare cu 16 biti formata din 3 campuri cu numele RAM, EPROM si ROM avand lungimile de 7, 4, si respectiv 5 biti, cu precizarea valorilor initiale ale campurilor.

7. Directiva STRUCT, utilizata pentru definirea *structurilor*. Formatul declaratiei de definire a unei structuri este:

```
nume_structura      STRUCT  
| nume_camp / {DB | DW | DD} expresie | |, ..|  
nume_structura      ENDS
```

unde:

numele campurilor (*nume_camp*, ...) sunt unice;
|,... | indica repetarea optionala a lui *nume_camp* {DB | DW | DD} *expresie*

Exemplu:

```
PROCES      STRUCT  
    STARE      DB     0  
    VAL_CRT   DW     ?  
PROCES      ENDS
```

2. Instructiuni de transfer

Instructiunile de transfer intre registre sau intre un registru si memorie realizeaza operatiile de atribuire (copiere) si de permutare. Operatii de transfer pot fi realizate si intre registre si porturi.

1. *Instructiunea de atribuire (copiere)* are forma:

MOV *operand1, operand2*

si efectul:

operand1 = *operand2*

Se observa ca sensul in care se face atribuirea este de la dreapta la stanga (sens utilizat in general pentru scrierea functiilor si a expresiilor matematice). Astfel, se poate spune ca forma instructiunii este:

MOV *destinatie, sursa*

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

Exemplu:

MOV AX, BX

copiaza in registrul AX valoarea continuta in registrul BX

2. Instructiunea de permutare (inter-schimbare) are forma:

XCHG operand1, operand2

si efectul:

temp = operand1
operand1 = operand2
operand2 = temp

Astfel, cei doi operanzi isi schimba continutul intre ei, operanzii fiind si sursa si destinatie.

Exemplu:

MOV CX, BX

copiaza in registrul CX valoarea continuta in registrul BX, si in registrul BX valoarea initiala a lui CX

3. Instructiunea de citire dintr-un port are forma:

IN acumulator, port

si efectul:

acumulator = port

4. Instructiunea de scriere intr-un port are forma:

OUT port, acumulator

si efectul:

port = acumulator

3. Instructiuni aritmetice

Instructiunile aritmetice ale microprocesorului Intel 8086 utilizeaza 1 sau 2 operanzi.

3.1. Instructiuni aritmetice care utilizeaza 2 operanzi

Instructiunile care utilizeaza 2 operanzi sunt: adunari (cu sau fara bitul Carry de la operatia anterioara), scaderi (cu sau fara bitul Carry de la operatia anterioara), inmultiri, impartiri. In cele ce urmeaza *operand1* este sursa si destinatie iar *operand2* este doar sursa.

1. Instructiunea de adunare are forma:

ADD operand1, operand2

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

si efectul: $operand1 = operand1 + operand2$

Exemplu (initial $AX = 7FFFH$ si $BX = 8000H$):

ADD BX, DX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} 1000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 8000\ H \\ 1100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & C000\ H \\ \hline \end{array}$$

$$(CF = 1)\ 0100\ 0000\ 0000\ 0000\ B = 4000\ H$$

Valori in urma executiei instructiunii: $BX = 4000H$, $CF = 1$ (*transport*).

2. Instructiunea de adunare cu bitul Carry (*transport*) de la operatia anterioara are forma:

ADC $operand1, operand2$

si efectul: $operand1 = operand1 + operand2 + CF$

Exemplu (initial $AX = 7FFFH$, $CX = 4000H$ si $CF = 1$):

ADD AX, CX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} 0111\ 1111\ 1111\ 1111\ B & = & 7FFF\ H \\ 0100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 4000\ H \\ 1\ B & = & 1\ H \\ \hline \end{array}$$

$$(CF = 0)\ 1100\ 0000\ 0000\ 0000\ B = C000\ H$$

Valori in urma executiei instructiunii: $AX = C000H$, $CF = 0$.

3. Instructiunea de scadere are forma:

SUB $operand1, operand2$

si efectul: $operand1 = operand1 - operand2$

Exemplu (initial $BX = 8000H$ si $DX = 0C000H$):

SUB BX, DX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} 1000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 8000\ H \\ 1100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & C000\ H \\ \hline \end{array}$$

$$(CF = 1)\ 1100\ 0000\ 0000\ 0000\ B = C000\ H$$

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

Valori in urma executiei instructiunii: $BX = C000H$, $CF = 1$ (imprumut).

4. Instructiunea de scadere cu bitul Carry (imprumut) de la operatia anterioara are forma:

SBB operand1, operand2

si efectul: $operand1 = operand1 - operand2 - CF$

Exemplu (initial $AX = 7FFFH$, $CX = 4000H$, si $CF = 1$):

SBB AX, CX

Efect:	0111 1111 1111 1111 B	= 7FFF H -
	0100 0000 0000 0000 B	= 4000 H -
	1 B	= 1 H
<hr/>		
	(CF = 0) 0011 1111 1111 1110 B	= 3FFE H

Valori in urma executiei instructiunii: $AX = 3FFEH$, $CF = 0$.

5. Instructiunea de inmultire **intre numere fara semn** are forma:

MUL operand

si efectul: - pentru operanzi de 8 biti: $AX = AL * \text{operand}$
- pentru operanzi de 16 biti: $DX, AX = AX * \text{operand}$

6. Instructiunea de inmultire **intre numere cu semn** are forma:

IMUL operand

si efectul: - pentru operanzi de 8 biti: $AX = AL * \text{operand}$
- pentru operanzi de 16 biti: $DX, AX = AX * \text{operand}$

7. Instructiunea de impartire **intre numere fara semn** are forma:

DIV operand

si efectul: - pentru operanzi de 8 biti: $AL = AX / \text{operand}$ (catul)
 $AH = AX \text{ MOD } \text{operand}$ (restul)
- pentru operanzi de 16 biti: $AX = DX, AX / \text{operand}$
 $DX = DX, AX \text{ MOD } \text{operand}$

8. Instructiunea de impartire **intre numere cu semn** are forma:

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

IDIV *operand*

- si efectul:
- pentru operanzi de 8 biti:
AL = AX / *operand*
AH = AX MOD *operand*
 - pentru operanzi de 16 biti:
AX = DX, AX / *operand*
DX = DX, AX MOD *operand*

3.2. Instructiuni aritmetice care utilizeaza 1 operand

Instructiunile care utilizeaza 1 operand (sursa si destinatie) sunt: incrementare, decrementare, negare (aritmetica, in complement fata de 2).

1. *Instructiunea de incrementare* are forma:

INC *operand*

- si efectul: $\text{operand} = \text{operand} + 1$

Exemplu (initial DI = 0FFFFH):

INC DI

Efect:

$$\begin{array}{rcl} 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ \text{B} & = & \text{FFFF H} + \\ 0000\ 0000\ 0000\ 0001\ \text{B} & = & 1\ \text{H} \\ \hline & & \\ (\text{CF} = 1)\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ \text{B} & = & 0000\ \text{H} \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: DI = 0000H, CF = 1 (*transport*).

2. *Instructiunea de decrementare* are forma:

DEC *operand*

- si efectul: $\text{operand} = \text{operand} - 1$

Exemplu (initial SI = 0001H):

DEC SI

Efect:

$$\begin{array}{rcl} 0000\ 0000\ 0000\ 0001\ \text{B} & = & 0001\ \text{H} - \\ 0000\ 0000\ 0000\ 0001\ \text{B} & = & 1\ \text{H} \\ \hline & & \\ (\text{CF} = 0)\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ \text{B} & = & 0000\ \text{H} \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: SI = 0000H, CF = 0.

3. *Instructiunea de negare* are forma:

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

NEG *operand*

si efectul: $operand = (0) - operand$

Exemplul 1 (initial SI = 0001H):

NEG SI

Efect:

$$\begin{array}{rcl} (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 0000\ H) \\ - 0000\ 0000\ 0000\ 0001\ B & = & 0001\ H \\ \hline (CF = 1)\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ B & = & FFFF\ H \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: SI = FFFFH, CF = 1 (*transport*).

Exemplul 2 (initial DI = 0FFFFH):

NEG DI

Efect:

$$\begin{array}{rcl} (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 0000\ H) \\ - 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ B & = & FFFF\ H \\ \hline (CF = 1)\ 0000\ 0000\ 0000\ 0001\ B & = & 0001\ H \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: DI = 0001H, CF = 1 (*transport*).

Exemplul 3 (initial AX = 7FFFH):

NEG AX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 0000\ H) \\ - 0111\ 1111\ 1111\ 1111\ B & = & 7FFF\ H \\ \hline (CF = 1)\ 1000\ 0000\ 0000\ 0001\ B & = & 8001\ H \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: AX = 8001H, CF = 1 (*transport*).

Exemplul 4 (initial BX = 8000H):

NEG BX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 0000\ H) \\ - 1000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 8000\ H \\ \hline (CF = 1)\ 1000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 8000\ H \end{array}$$

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

Valori in urma executiei instructiunii: $BX = 8000H$, $CF = 1$ (transport).

Exemplul 5 (initial $CX = 4000H$):

NEG CX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 0000\ H) \\ - 0100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 4000\ H \\ \hline (CF = 1)\ 1100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & C000\ H \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: $CX = C000H$, $CF = 1$ (transport).

Exemplul 6 (initial $DX = 0C000H$):

NEG DX

Efect:

$$\begin{array}{rcl} (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 0000\ H) \\ - 1100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & C000\ H \\ \hline (CF = 1)\ 0100\ 0000\ 0000\ 0000\ B & = & 4000\ H \end{array}$$

Valori in urma executiei instructiunii: $DX = 4000H$, $CF = 1$ (transport).

4. Exemple de programe

4.1. Calcule in dubla precizie

Rolul principal al instructiunilor de adunare cu transport si scadere cu imprumut este acela de a permite efectuarea calculelor in dubla precizie (pe 32 biti).

1. Adunarea a doua valori de 32 biti - perechile de registre (AX, BX), respectiv (CX, DX):

Initial: $AX = 7FFFH$, $BX = 8000H$, $CX = 4000H$ si $DX = 0C000H$.

ADD BX, DX; adunarea LSW
ADC AX, CX ; adunarea MSW

Efectul sevenetei este:

AX BX +

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

CX DX

AX BX

adica:

0111 1111 1111 1111	1000 0000 0000 0000 B	= 7FFF 8000 H +
0100 0000 0000 0000	1100 0000 0000 0000 B	= 4000 C000 H
	(CF = 1)	
(CF = 0) 1100 0000 0000 0000	0100 0000 0000 0000 B	= C000 4000 H

In urma executiei secventei: $AX = C000H$, $BX = 4000H$, $CF = 0$ (rezultat $C000 4000 H$).

2. Scaderea a doua valori de 32 biti - perechile de registre (AX, BX), respectiv (CX, DX):

Initial: $AX = 7FFFH$, $BX = 8000H$, $CX = 4000H$ si $DX = 0C000H$.

SUB BX, DX ; scaderea LSW
 SBB AX, CX ; scaderea MSW

Efectul secventei este:

AX BX -

CX DX

AX BX

adica:

0111 1111 1111 1111	1000 0000 0000 0000 B	= 7FFF 8000 H -
0100 0000 0000 0000	1100 0000 0000 0000 B	= 4000 C000 H
	(CF = 1)	
(CF = 0) 0011 1111 1111 1110	1100 0000 0000 0000 B	= 3FFE C000 H

Valori in urma executiei instructiunii: $AX = 3FFEH$, $BX = C000H$, $CF = 0$ (rezultat $3FFE C000 H$).

3. Calculul sumei in dubla precizie a variabilelor de tip cuvant a si b. Rezultatul este plasat in variabila c.

```
DAT SEGMENT
a dw 0a46fh
b dw 0dc89h
c dw ?, ?
```

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

```
DAT ENDS
```

```
ASSUME CS: COD, DS: DAT
```

```
COD SEGMENT
```

```
START:
```

```
    MOV AX, DAT  
    MOV DS, AX
```

```
    mov ax, a           ; initializari  
    mov dx, 0  
  
    add ax, b           ; suma in dubla precizie  
    adc dx, 0  
  
    mov c, ax           ; memorare rezultat  
    mov [c+2], dx  
  
    MOV AH, 4CH  
    INT 21H
```

```
COD ENDS
```

```
END START
```

4.2. Alte programe

1. Program de transformare a unui caracter litera mica citit de la tastatura in caracter litera mare afisat pe ecran.

```
data segment  
numeprog      db 25 dup(0ah),'Transformare caracter'$  
citire        db 2 dup(0ah),0dh,' Introduceti litera mica '$  
afisare        db 2 dup(0ah),0dh,' Litera mare este: '$  
data ends  
  
assume cs:cod, ds:data  
cod segment  
start:  
    mov ax, data  
    mov ds, ax  
    mov dx, offset numeprog ; afisare sir caractere  
    mov ah, 9                ; (nume program)  
    int 21h  
  
    mov dx, offset citire    ; afisare sir caractere  
    mov ah, 9                ; (mesaj citire)
```

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

```
int 21h

mov ah, 1 ; citire caracter cu ecou pe
int 21h ; ecran (litera mica)

sub al, 20h ; conversie litera mica -> litera mare
mov bl, al

mov dx, offset afisare ; afisare sir caractere
mov ah, 9 ; (mesaj afisare)
int 21h

mov dl, bl
mov ah, 2 ; afisare caracter
int 21h ; (litera mare)

mov ah, 8 ; citire caracter fara ecou pe
int 21h ; ecran (Enter)
mov ah, 4ch ; exit
int 21h
cod ends
end start
```

2. Program de transformare a unui caracter litera mare citit de la tastatura in caracter litera mica afisat pe ecran.

```
data segment
numeprog db 25 dup(0ah),'Transformare caracter$'
citire db 2 dup(0ah),0dh,' Introduceti litera mare $'
afisare db 2 dup(0ah),0dh,' Litera mica este: $'
data ends

assume cs:cod, ds:data
cod segment
start:
    mov ax, data
    mov ds, ax
    mov dx, offset numeprog ; afisare sir caractere
    mov ah, 9 ; (nume program)
    int 21h

    mov dx, offset citire ; afisare sir caractere
    mov ah, 9 ; (mesaj citire)
    int 21h

    mov ah, 1 ; citire caracter cu ecou pe
```

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

```
int 21h ; ecran (litera mare)

add al, 20h ; conversie litera mare -> litera mica
mov bl, al
mov dx, offset afisare ; afisare sir caractere
mov ah, 9 ; (mesaj afisare)
int 21h

mov dl, bl
mov ah, 2 ; afisare caracter
int 21h ; (litera mica)

mov ah, 8 ; citire caracter fara ecou pe
int 21h ; ecran (Enter)

mov ah, 4ch ; exit
int 21h
cod ends
end start
```

5. Desfasurarea lucrarii

1. Se deschide un editor de texte (Borland C cu comanda *BC*, Turbo Pascal cu comanda *TURBO*, etc.).

a) Se editeaza urmatorul textul urmatorului program (exceptand comentariile):

```
DATA SEGMENT ; nu sunt date de declarat
```

```
DATA ENDS
```

```
ASSUME CS: COD, DS: DATA
COD SEGMENT
```

START:

```
MOV AX, DATA ; initializare DS
MOV DS, AX
```

```
MOV AX, 7FFFH ; initializari registre de date
MOV BX, 8000H
MOV CX, 4000H
MOV DX, C000H
```

```
ADD BX, DX ; adunarea LSW
```

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

ADC AX, CX ; adunarea MSW

MOV AH, 4CH ; exit
INT 21H

COD ENDS
END START

b) Se salveaza fisierul editat cu numele AP21.ASM. Seiese din editor (cu comanda [Alt] X) si se da comanda:

*DIR AP21.**

urmarindu-se efectul.

c) Se realizeaza asamblarea fisierului editat cu comanda:

TASM AP21

Se urmaresc mesajele de pe ecran si se corecteaza eventualele erori (reintrand in editor).

Se da comanda:

*DIR AP21.**

si se urmareste efectul.

d) Se realizeaza editarea de legaturi cu comanda:

TLINK AP21

Se urmaresc mesajele de pe ecran si se corecteaza eventualele erori.

Se da comanda:

*DIR AP21.**

si se urmareste efectul.

e) Se dau succesiv comenzile:

*TYPE AP21.ASM
TYPE AP21.MAP
TYPE AP21.OBJ
TYPE AP21.EXE*

Se analizeaza efectele.

f) Se lanseaza in executie depanatorul simbolic cu comanda:

TD AP21

Se executa pas cu pas programul (apasand tasta F7) urmarindu-se in special continuturile registrelor AX, BX, CX, DX si a flagului Carry (CF).

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

2. Se editeaza *programul de transformare a unui caracter litera mica citit de la tastatura in caracter litera mare afisat pe ecran* (vezi §4.2.) intr-un fisier cu numele AP22.ASM.

Se parcurg etapele 1.a) ... 1.f) pentru acest program si se lanseaza in executie programul AP22.EXE.

3. Se editeaza *programul de transformare a unui caracter litera mare citit de la tastatura in caracter litera mica afisat pe ecran* (vezi §4.2.) intr-un fisier cu numele AP23.ASM.

Se parcurg etapele 1.a) ... 1.f) pentru acest program si se lanseaza in executie programul AP23.EXE.

6. Teme si exercitii

1. Sa se scrie un *program care sa utilizeze calculul in dubla precizie pentru a calcula suma a doua cuvinte, aflate in registrele AX si DX, folosind numai registrele de tip octet (AH, AL, BH, BL, CH, CL, DH, DL)*.

2. Sa se scrie un *program care sa transforme caracterele 'a', ..., 'f' citite de la tastatura in valorile 10, ..., 15*.

3. Sa se scrie un *program care sa transforme caracterele 'A', ..., 'F' citite de la tastatura in valorile 10, ..., 15*.

4. Sa se scrie un *program care sa citeasca de la tastatura valorile 10, ..., 15 (doua cifre succesive), sa le transforme in caracterele 'A', ..., 'F' si sa le afiseze pe ecran*.

7. Intrebari

1. Care sunt tipurile operanzilor instructiunilor microprocesorului Intel 8086 ?

2. Care sunt modurile de adresare a memoriei ?

3. Care sunt modurile de adresare a porturilor ?

4. Care este diferența intre negarea aritmetică (NEG) si negarea logică (NOT) ?

5. Care este diferența intre deplasarea aritmetică la dreapta (SAR) si deplasarea logică la dreapta (SHR) ?

6. Care este diferența intre deplasarea logică si rotatia fara CF ?

5. Ce sunt directivele asamblorului TASM ?

6. Care sunt directivele pentru specificarea segmentelor ?

ARHITECTURA MICROPROCESOARELOR

LUCRAREA DE LABORATOR NR. 2

7. Care sunt directivele pentru declararea constantelor si variabilelor?
8. Care sunt diferentele intre constante si variabile ?
9. Cum se definesc inregistrarile de date ?
10. Cum se definesc structurile ?