### LUCRAREA Nr. 2

# INSTRUCȚIUNI DE TRANSFER DE DATE ȘI OPERAȚII CU ȘIRURI PENTRU MICROPROCESOARELE COMPATIBILE INTEL x86 (IA-32) ÎN MODUL REAL

# 1. Scopul lucrării

Scopul prezentei lucrări este familiarizarea cu modurile de adresare, cu instrucțiunile de transfer de date elementare şi structurate specifice microprocesoarelor compatibile Intel (IA-32) funcționând "în modul real" (particularizând pentru Intel 8086), precum şi prezentarea unor directive de asamblare.

# 2. Memoriu de instrucțiuni

Conventii:

s: sursă; d: destinație;

**AL**|**AX**: acumulatorul implicit de 8 sau de 16 biţi;

mem: conținutul unei locații de memorie sau conținutul a două locații

de memorie succesive, adresate cu unul dintre modurile de adresare permise pentru memoria de date, cu excepția adresării

imediate;

mem16: continutul a două locatii de memorie succesive adresate cu unul

dintre modurile de adresare permise pentru memoria de date, cu

excepția adresării imediate;

mem32: continutul a patru locatii de memorie succesive adresate cu unul

dintre modurile de adresare permise pentru memoria de date, cu

excepția adresării imediate;

 $\mathbf{r} \mid \mathbf{r_i} \mid \mathbf{r_i}$ : un registru oarecare de 8 sau de 16 biți, exceptând registrele

segment;

**r8**: un registru de 8 biţi;

**r16**: un registru de 16 biți, exceptând registrele segment;

rs: un registru segment (CS, SS, DS, ES);

data: un operand de 8 sau 16 biți care face parte din formatul

instrucțiunii (adresare imediată);

data8: un operand de 8 biți care face parte din formatul instrucțiunii

(adresare imediată);

**data16**: un operand de 16 biți care face parte din formatul instrucțiunii

(adresare imediată);

**disp8**: deplasament pe 8 biți (face parte din formatul instrucțiunii); deplasament pe 16 biți (face parte din formatul instrucțiunii);

adr: o adresă completă (pe 16 biți);adr8: o adresă scurtă (pe 8 biți);

adr32: o adresă logică exprimată pe patru octeți succesivi;

port: adresa (numărul de ordine) unui port de intrare/ieșire, pe 8 biți;

**AE**: adresa efectivă.

#### Pentru fanioane:

**x**: fanionul se schimbă în conformitate cu rezultatul operațiunii;

1: fanionul este setat necondiționat;
0: fanionul este resetat necondiționat;
?: fanionul este afectat impredictibil;

**blanc**: fanionul nu este afectat.

#### Pentru calculul numărului de stări:

cAE - timpul de calcul al adresei efective, și anume

- adresare directă: **AE=disp8|disp16** 6 stări;

- adresare indexată: **AE=(SI)|(DI)+ disp8|disp16** 9 stări;

- adresare indirectă implicită:

AE=(SI)|(DI 5 stări;

- adresare relativă la bază directă, fără deplasament:

AE=(BX) 5 stări;

- adresare relativă la bază directă, cu deplasament:

AE=(BX)+disp8|disp16 9 stări;

- adresare relativă la bază indexată:

AE=(BX)+(SI)|(DI)+disp8|disp16 12 stări;

- adresare relativă la bază implicită:

AE=(BX)+(SI)|(DI) 8 stări;

- adresare în stivă directă, fără deplasament:

AE=(BP) 5 stări;

- adresare în stivă directă, cu deplasament:

AE=(BP)+disp8|disp16 9 stări;

- adresare în stivă indexată:

AE=(BP)+(SI)|(DI)+disp8|disp16 12 stări;

- adresare în stivă implicită:

AE=(BP)+(SI)|(DI) 8 stări;

- pentru redirecționarea segmentului se mai adaugă 2 stări.

# 2.1. Instrucțiuni de transfer de date

	Copiază sursa	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
MOV d,s	la destinație	

Descrierea formală a semanticii, în general: (d)  $\leftarrow$  (s).

Operanzi		Exemple	Descrierea formală a semanticii
r, data	MOV	BX,ALFA	(BX) ← ALFA
mem, data	MOV	[BP+DI],55H	((SS) <sup>↑</sup> 0H + (BP) + (DI)) ← 55H
AL AX, mem	MOV	AX,[SI]	$(AL) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}OH + (SI)),$
			(AH) ← ((DS)↑0H + (SI) + 1)
mem, AL AX	MOV	[BX+SI+10H],AL	((DS) <sup>↑</sup> 0H + (BX) + (SI) + 10H) ← (AL)
r <sub>1</sub> , r <sub>2</sub>	MOV	AX,SP	(AX) ← (SP)
r, mem	MOV	BH,[BX+1000H]	(BH) ← ((DS) <sup>↑</sup> 0H + (BX) + 1000H)
mem, r	MOV	[2000H],DL	((DS) <sup>↑</sup> 0H + 2000H) ← (DL)
rs*, r16	MOV	ES,CX	(ES) ← (CX)
rs*, mem16	MOV	SS,[DI]	$(SS) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (DI) + 1)^{\uparrow} ((DS)^{\uparrow}0H + (DI))$
r16, rs	MOV	CX,CS	(CX) ← (CS)
mem16, rs	MOV	[SI],DS	((DS) <sup>↑</sup> 0H +(SI)+1) <sup>↑</sup> ((DS) <sup>↑</sup> 0H+(SI)) ←(DS)

<sup>\*</sup> registrul segment nu poate fi CS

	Transferă în stivă	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
PUSH s	de la sursă	

Descrierea formală a semanticii, în general:  $(SP) \leftarrow (SP) - 2$ 

$$((SS)^{\uparrow}OH + (SP) + 1) \leftarrow (S)_h$$
  
 $((SS)^{\uparrow}OH + (SP)) \leftarrow (S)_l$ 

Operanzi		Exemple	Descrierea formală a semanticii
r16	PUSH	BP	(SP) $\leftarrow$ (SP) - 2 ((SS) $\uparrow$ 0H+(SP)+1) $\uparrow$ ((SS) $\uparrow$ 0H+(SP)) $\leftarrow$ (BP)
mem16	PUSH	[DI+100H]	(SP) ← (SP) - 2 ((SS) $^0$ 0H+(SP)+1) ← ((DS) $^0$ 0H +(DI) +101H) ((SS) $^0$ 0H + (SP)) ← ((DS) $^0$ 0H +(DI) +100H)
rs	PUSH	SS	$ (SP) \leftarrow (SP) - 2  ((SS)^0H+(SP)+1) ↑ ((SS)^0H+(SP)) \leftarrow (SS) $

PUSHF	Transferă în stivă registrul de	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
	fanioane	

Descrierea formală a semanticii:  $(SP) \leftarrow (SP) - 2$ 

$$((SS)^{\uparrow}OH + (SP) + 1) \leftarrow (F)_h$$
  
 $((SS)^{\uparrow}OH + (SP)) \leftarrow (F)_l$ 

_	Transferă din stivă	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
POP d	la destinație	

Descrierea formală a semanticii, în general:  $(d)_I \leftarrow ((SS)^{\uparrow}0H + (SP))$ 

$$(d)_{h} \leftarrow ((SS)^{\uparrow} OH + (SP))$$

$$(SP) \leftarrow (SP) + 2$$

Operanzi		Exemple	Descrierea formală a semanticii
r16	POP	CX	(CL) ← ((SS) <sup>↑</sup> 0H + (SP)) (CH) ← ((SS) <sup>↑</sup> 0H + (SP) + 1) (SP) ← (SP) + 2
mem16	POP	[F0F0H]	((DS) $^{\uparrow}$ 0H +F0F0H) ← ((SS) $^{\uparrow}$ 0H + (SP)) ((DS) $^{\uparrow}$ 0H +F0F1H) ← ((SS) $^{\uparrow}$ 0H + (SP) + 1) (SP) ← (SP) + 2
rs (nu CS)	POP	SS	(SS) $\leftarrow$ ((SS) $^{\uparrow}$ 0H+(SP)+1) $^{\uparrow}$ ((SS) $^{\uparrow}$ 0H+(SP)) (SP) $\leftarrow$ (SP) + 2

	Transferă din stivă	OF	DF	IF	TF	SF	ZF	AF P	F CF		
POPF	registrul de	x	x		x	x	x	x	x	x	x
	fanioane										

Descrierea formală a semanticii:

$$\begin{aligned} & (\mathsf{F})_\mathsf{I} \leftarrow ((\mathsf{SS})^{\uparrow} \mathsf{0H} + (\mathsf{SP})) \\ & (\mathsf{F})_\mathsf{h} \leftarrow ((\mathsf{SS})^{\uparrow} \mathsf{0H} + (\mathsf{SP}) + 1) \\ & (\mathsf{SP}) \leftarrow (\mathsf{SP}) + 2 \end{aligned}$$

		Transferă sursa la	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
XCHG	d,s	destinație și	
		destinația la sursă	

Descrierea formală a semanticii, în general: (d)  $\leftrightarrow$  (s)

Operanzi		Exemple	Descrierea formală a semanticii
r16	XCHG		$(AX) \leftrightarrow (DX)$
	XCHG	AX este NOP	$(AX) \leftrightarrow (AX) \equiv NOP$
r <sub>1</sub> , r <sub>2</sub>	XCHG	CH,CL	$(CH) \leftrightarrow (CL)$
r, mem	XCHG	BX,[BX+DI]	(BL) ↔ ((DS) <sup>↑</sup> 0H + (BX) + (DI))
			(BH) ↔ ((DS) <sup>↑</sup> 0H + (BX) + (DI) + 1)

XLAT	Translatează	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF

Descrierea formală a semanticii:  $(AL) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (BX) + (AL))$ 

	Încarcă(AH)cu octe-	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
LAHF	tul inferior al	
	registrului F	

Descrierea formală a semanticii:  $(AH) \leftarrow (F)_I$ 

arm.	Încarcă octetul in-	OF	DF	IF	TF	SF	ZF	AF	PF	CF		
SAHF	ferior al registru-						x	x		x	x	x
	lui F cu (AH)											

Descrierea formală a semanticii:  $(F)_I \leftarrow (AH)$ 

		Transferul unui	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
IN	d,s	octet sau cuvânt de	
		la un port în acumulator	

Descrierea formală a semanticii, în general: (AL) | (AX)  $\leftarrow$  (s).

Operanzi	Exemple	Descrierea formală a semanticii
AL AX, port	IN AL,OFH	(AL) ← (0FH)
AL AX, DX	IN AX,DX	$(AX) \leftarrow ((DX) + 1) \uparrow ((DX))$

		Transferul unui	OF DF IF TF SF	ZF AF PF CF
OUT d	,s	octet sau cuvânt		
		din acumulator la un port		

Descrierea formală a semanticii, în general: (d)  $\leftarrow$  (AL) | (AX).

Operanzi	Exemple	Descrierea formală a semanticii
port, AL AX	OUT 10H,AL	(10H) ← (AL)
DX, AL AX	OUT DX,AX	((DX) + 1) ↑ ((DX)) ← (AX)

	Încarcă un registru	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
LDS d,s	de 16 biţi şi reg.	
	segment de date	

Descrierea formală a semanticii, în general: (r16) ← (mem32)<sub>I</sub>

(DS)  $\leftarrow$  (mem32)<sub>h</sub>

Operanzi		Exemple	Descrierea formală a semanticii
r16, mem32	LDS	SI,[10H]	(SI) $\leftarrow$ ((DS) $^{\uparrow}$ 0H + 11H) $^{\uparrow}$ ((DS) $^{\uparrow}$ 0H + 10H) (DS) $\leftarrow$ ((DS) $^{\uparrow}$ 0H+13H) $^{\uparrow}$ ((DS) $^{\uparrow}$ 0H + 12H)

LES	d,s	Încarcă un registru de 16 biți și	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
		registrul ES	

Descrierea formală a semanticii, în general:  $(r16) \leftarrow (mem32)_I$ 

(ES)  $\leftarrow$  (mem32)<sub>h</sub>

Operanzi	Exemple	Descrierea formală a semanticii
r16, mem32	LES DI,[DI]	$(DI) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (DI) + 1)^{\uparrow} ((DS)^{\uparrow}0H + (DI))$
		$(ES) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H+(DI)+3)^{\uparrow}((DS)^{\uparrow}0H+(DI)+2)$

	Încarcă un registru	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF
LEA d,s	de 16 biți cu o	
	adresă efectiva	

Descrierea formală a semanticii, în general: (r16) ← AE a locației mem

Operanzi	Exemple	Descrierea formală a semanticii
r16, mem16		(BX) ← (BX) + (DI) + 10H adresa fizică: AF = (DS)↑0H +(BX) +(DI) +10H adresa efectivă: AE = (BX) +(DI) +10H

Notă: Singurele instrucțiuni care afectează fanioanele sunt POPF și LAHF.

# 2.2. Operații de transferuri de șiruri

Pentru aceste instrucțiuni sursa și destinația se găsesc implicit astfel: sursa - în segmentul format cu DS, cu adresa efectivă SI; destinația - în segmentul format cu ES, cu adresa efectivă DI.

Operațiile cu șiruri permit următoarele prefixe de repetabilitate:

	Repetă necondițio-	OF	DF	IF	TF	SF	ZF	ΑF	PF	CF
REP	nat primitiva de									
	operație cu șiruri pe care o									
	precede									

Operanzi		Nr.de stări	Octeți	Exemple	
			1	REP MOVSB	
REPE   REPZ	Repetă cât timp "egal"   cât timp "zero" primitiva CMPS sau SCAS		ЛРS sau	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF	
Operanzi		Nr.de stări	Octeți	Exemple	
		9	1	REPE CMPSB	
REPNE   REPNZ	Repetă cât timp "ne-egal"  cât timp "non-zero" primiti-va CMPS sau SCAS		va	OF DF IF TF SF ZF AF PF CF	
Operanzi	Operanzi		Octeți	Exemple	
		9	1	REPNE SCASW	

## Primitivele operațiilor de transferuri de șiruri sunt:

MOVS	Transferă o nentă a șirul sursă în șiru	ui	OF DF I	F TF SF ZF AF PF CF
Operanzi	Nr.de	stări Octeț	i	Exemple
	18	1	MOVSB	; pe octeți
	18	1	MOVSW	; pe cuvinte

Obs.: Primitiva MOVS poate fi însoțită de prefixul de repetabilitate REP; acesta adaugă 9 stări.

Descrierea formală a semanticii:

$$\begin{split} &((ES)^{\uparrow}0H + (DI)) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (SI)) \\ &[((ES)^{\uparrow}0H + (DI) + 1) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (SI) + 1)] \\ &\text{if } (DF) = 0 \text{ then} \\ &\quad (DI) \leftarrow (DI) + N \\ &\quad (SI) \leftarrow (SI) + N \\ &\text{else} \\ &\quad (DI) \leftarrow (DI) - N \\ &\quad (SI) \leftarrow (SI) - N \\ &\quad \text{cu N=1 pentru octet} \\ &\quad \text{si N=2 pentru cuvânt.} \end{split}$$

LODS	Încarcă componen- tele unui șir în acumulator			OF DF I	F TF SF ZF AF PF CF
		Nr.de stări	Octeți	Exemple	
		12	1	LODSB	; pe octeți
		12	1	LODSW	; pe cuvinte

Descrierea formală a semanticii:

$$(AL) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (SI))$$

$$| (AX) \leftarrow ((DS)^{\uparrow}0H + (SI) + 1)^{\uparrow}((DS)^{\uparrow}0H + (SI))$$
if  $(DF) = 0$  then
$$(SI) \leftarrow (SI) + N$$
else
$$(SI) \leftarrow (SI) - N$$
cu N=1 pentru octet
şi N=2 pentru cuvânt.

STOS	Încarcă compon le unui șir din acumulator	ent-	OF DF IF	TF SF ZF AF PF CF	
Operanzi	Nr.de st	ări Octeți		Exemple	
	11	1	STOSB	; pe octeți	
	11	1	STOSW	; pe cuvinte	

Obs.: Primitiva STOS poate fi însoțită de prefixul de repetabilitate **REP**; acesta adaugă 9 stări.

### Descrierea formală a semanticii:

$$\begin{aligned} &((ES)^{\uparrow}0H + (DI)) \leftarrow (AL) \\ &| ((ES)^{\uparrow}0H + (DI) + 1) \uparrow ((ES)^{\uparrow}0H + (DI)) \leftarrow (AX) \\ &\text{if } (DF) = 0 \text{ then} \\ & (DI) \leftarrow (DI) + N \\ &\text{else} \\ & (DI) \leftarrow (DI) - N \qquad \text{cu N=1 pentru octet} \\ &\text{si N=2 pentru cuvânt.} \end{aligned}$$

## 3. Directive de asamblare și cuvinte rezervate în TASMB

ORG "ASSIGN LOCATION COUNTER" DIRECTIVĂ

Sintaxa: ORG adr.

Efect: instrucțiunea următoare va fi plasată la adresa adr.

• **DB** "**DEFINE BYTE**" DIRECTIVĂ

Sintaxa: [simbol] DB data,[data,[data,.....]].

Efect: rezervă spațiu, sub forma de byte, în memorie pentru date. **Simbol**, dacă există, va avea ca valoare adresa la care a fost plasat primul byte.

• **DW** "**DEFINE WORD**" DIRECTIVĂ

Sintaxa: [simbol] DW data,[data,[data,....]].

Efect: rezervă spațiu, sub formă de word, în memorie pentru date. **Simbol**, dacă există, va avea ca valoare adresa la care a fost plasat primul word.

• EQU "CREATE SYMBOL" DIRECTIVĂ

Sintaxa: simbol EQU expresie

Efect: asamblorul atribuie lui **simbol** valoarea obținută prin evaluarea **expresiei**. **Expresie** poate fi o **data**, sau o combinație de **data** prin semnele + si -. Odată folosit **EQU** pentru un simbol, acest simbol nu mai poate fi modificat în cursul programului.

• OFFSET "OFFSET OF EXPRESSION" OPERATOR

Sintaxa: **OFFSET** simbol. Efect: obtine adresa pentru simbol.

• BYTE PTR "CHANGE TYPE OF VARIABLE" OPERATOR

Sintaxa: **BYTE PTR** simbol Efect: converteşte **simbol** în tip byte.

• WORD PTR "CHANGE TYPE OF VARIABLE" OPERATOR

Sintaxa: **WORD PTR simbol** Efect: converteste **simbol** în tip word.

#### 4. Mod de lucru recomandat

Pentru exersarea instrucțiunilor de transfer se propun în anexă trei programe, astfel:

- **Programul 1** reprezintă o serie de instrucțiuni **MOV** care transferă date între registre și între registre și memorie.
- **Programul 2** realizează salvarea unui registru și a unei locații de memorie în stivă, interschimbul datelor și apoi refacerea registrului și a locației de memorie. După aceasta, programul setează, conform acumulatorului, indicatorii de condiții și îi modifică individual.
- **Programul 3** inițializează zone de memorie cu texte, pe care le va copia în alte zone de memorie prin intermediul instrucțiunilor de transferuri de șiruri.

Se recomandă editarea şi asamblarea fiecărui program propus şi apoi, cu ajutorul utilitarului AFD, execuția instrucțiune cu instrucțiune urmărindu-se modificarea registrelor şi a memoriei.

**Observație**: cifrele care apar la începutul fiecărei linii nu fac parte din program, fiind niște numere ghid pentru urmărirea programului.

## 5. Desfășurarea lucrării

- 5.1. Se lansează turbo-asamblorul TASMB și se editează textul din Anexa 1 sub numele **prog1.asm**.
- 5.2. Se asamblează programul pe disc (cu opțiunea de asamblare **F8-com file**), obtinându-se fișierul **prog1.com**.
  - 5.3 Se obține lista simbolurilor (comanda **S**) și se notează adresele acestora.
  - 5.4. Se părăsește turbo-asamblorul.
- 5.5. Se lansează debugger-ul AFD și se încarcă fișierul **prog1.com** (cu comanda **L prog1.com**).
- 5.6. Se execută programul pas cu pas (prin folosirea succesivă a comenzii **F2**) și se urmărește evoluția locațiilor de memorie sau registrelor implicate, conform indicațiilor din Anexa 1.
- 5.7. Se repetă punctele 5.1. 5.6. pentru programele 2 și 3 (**prog2** și **prog3**) din Anexele 2 și 3.

# ANEXA 1

# Programul 1

1	org	100h	
2	mov	bx,cs	;seteaza segmentul de
3	mov	ds,bx	;date egal cu segmentul de cod
4	mov	ax,const	;imediat in acumulator
5	mov	dx,ax	din acumulator in
			registrul DX;
6	mov	var,89abh	;imediat in memorie
7	mov	ax,var	din memorie in acumulator;
8	mov	ax,[var]	;adresare directa
9	mov	ax,140h	;imediat in acumulator
10	mov	ax,[140h]	din memorie in acumulator
11	mov	byte ptr var,ah	din acumulator in memorie -
			;- adresare directa
12	mov	bx,offset var	;incarca in BX adresa lui var
13	mov	bp,bx	;incarca BP cu BX -
			;- adresare tip registru
14	mov	si,4	;imediat in registrul index SI
15	mov	al,[bx+si-2]	din memorie in acumulator -
			;- adresare relativa la baza,
			;indexata
16	mov	di,2	;imediat in registrul index DI
17	mov	[bp+di],dl	din registrul DH in memorie -
			;- adresare in stiva implicita
18	mov	[bp][si],al	din registrul AL in memorie -
			;- adresare in stiva implicita
19	mov	cuv,11h	;incarca in locatia de memorie
			;cu adresa "cuv" octetul 011h -
			;-adresare imediata
20	mov	word ptr cuv, 3456	h; incarca in locatiile de memorie
			;cu adresele "cuv" si "cuv"+1,
			;octetii 034h si 056h -
0.1		0.01	;- adresare imediata
21	int	20h	
22	al	0	
22 var	dw	0 0abcdh	
23 const 24 cuv	equ db	0 0	
∠ <del>1</del> Cuv	ab	U	

Elemente de observat pentru fiecare dintre următoarele instrucțiuni (în AFD se recomandă fixarea **zonei doi** de afișare a memoriei la adresa **DS:13F**):

2-3	Vezi <b>CS</b> , <b>BX</b> și <b>DS.</b>
4	Vezi <b>AX</b> şi <b>DX</b> .
6	Vezi memoria la adresa lui "var".
7-10	Vezi <b>AX</b> şi codul instrucțiunilor.
11	Vezi memoria la adresa lui "var".

12-13	Vezi <b>BX</b> şi <b>BP</b> .
14	Vezi <b>SI</b> .
15	Vezi memoria la adresa <b>BX+SI-2</b> și <b>AL</b> .
16	Vezi <b>DI</b> .
17-20	Vezi <b>DL, AL, DX</b> și memoria.

# ANEXA 2

# Programul 2

1	org	100h	
2	mov	bx,cs	;seteaza segmentul de date
3	mov	ds,bx	;egal cu segmentul de cod
4	mov	temp,0aabbh	; pune in locatiile de memorie
			;cu adresa "temp" si "temp"+1
			cuvantul 0aabbh;
5	mov	dx,0ccddh	;pune in registrul DX
			cuvantul Occddh
6	push	dx	;pune in stiva continutul
7	push	temp	;lui DX si al locatiilor de
	-	-	;memorie cu adresa "temp"
			;si "temp"+1
8	xcha	dx,temp	;interschimba continutul lui DX
	3	, -	;cu cel al locatiilor de memorie
9	qoq	temp	reface din stiva continutul lui
	1 -1		;DX si al locatiilor de memorie
10	qoq	dx	cu adresa "temp" si "temp"+1
11	mov	ah,11010101b	incarca acumulatorul cu 0d5h
12	sahf	GII, 110101012	;incarca fanioanele cu
10	Dair		continutul lui AH
13	clc		;se actioneaza asupra
14	stc		;fanionului CF:
15	CMC		;clear, set, complement
16	lahf		;incarca in AH fanioanele
		204	/Incarca in An Lantoanete
17	int	20h	
18 temp	dw	?	

Elemente de observat pentru fiecare dintre următoarele instrucțiuni (în AFD se recomandă fixarea **zonei doi** de afișare a memoriei la adresa **DS:124**):

4-5	Vezi <b>DX</b> și memoria la adresa <b>temp</b> .
6-7	Vezi <b>SP</b> și stiva.
8	Vezi <b>DX</b> și memoria la adresa <b>temp</b> .
9-10	Vezi <b>SP, DX</b> , stiva și memoria la adresa <b>temp</b> .
11-12	Vezi <b>AL</b> și fanioanele.
13-15	Vezi fanionul de transport <b>CF</b> .
16	Vezi fanioanele și <b>AL</b> .

### ANEXA 3

Programul 3			
1	org	100h	
2	mov	bx,cs	;seteaza segmentul de
3	mov	ds,bx	;date egal cu segmentul de cod
4	mov	bx,6000h	;seteaza segmentul ES la 6000h
5	mov	es,bx	
6	mov	si,offset sursa	;incarca in SI, DI adresele de
7	mov	di,offset dest	<pre>;inceput ale sirurilor sursa, ;respectiv destinatie</pre>
8	lodsb		;incarca in AL continutul ;locatiei cu adresa DS:SI
9	stosb		;incarca in memorie la adresa ;ES:DI continutul lui AL
10	movsb		transfera byte din sursa
11	movsb		;in destinatie de doua ori
12	mov	di,5+offset dest	;incarca in registrul index DI ;adresa elementului 5 ;al sirului destinatie
13	mov	si,offset sursa+5	;incarca in registrul index SI ;adresa elementului 5 ;al sirului sursa
14	std		;seteaza fanionul de directie DF
15	movsw		transfera word din sursa;
16	movsw		;in destinatie de doua ori
17	cld		sterge fanionul de directie DF
18	lea	si,sursal	;incarca in SI si DI adresa
19	lea	di,dest	<pre>;efectiva a simbolurilor ; "sursal" si "dest"</pre>
20	mov	cx,dest-sursal	;incarca in CX lungimea ;sirului "sursal"
21	repnz	movsb	transfera "sursal" in dest;
22	int	20h	

Elemente de observat pentru fiecare dintre următoarele instrucțiuni:

;zona de definire date.

4-5 Vezi **BX** şi **ES**.

'exemplu

db

db

6-7 Vezi **SI** și **DI**.

sursa db

sursa1

dest

8-9 Vezi **AL**, **DF**, **SI**, **DI**, memoria la adresele **sursa** și **dest**.

'test string'

10 dup(?)

Pentru a vizualiza șirul sursă, se setează **zona 1** de afișare a memoriei în segmentul format cu **DS** și având adresa efectivă dată de adresa simbolului **sursa**. Pentru a vizualiza șirul destinație se setează **zona 2** de afișare a memoriei în segmentul format cu **ES** și având adresa efectivă dată de adresa simbolului **dest**.

- 10-11 Vezi **DF, SI, DI**, memoria.
- 12-13 Vezi **SI, DI**.
- 14 Vezi **DF**.
- 15-16 Vezi **DF, SI, DI**, memoria.
- 17 Vezi **DF**.
- 18-20 Vezi **SI, DI, CX**.
- 21 Vezi **DI, SI**, memoria.