

ASC - 30 Jan. 2024

→ 01 xdw -129, 10+100h+1000b

$$\begin{aligned} -129 &= C2(129) = C2(0000\ 0000\ 1000\ 0001) = 1111\ 1111\ 0111\ 1111 = \\ &= FF7Fh \end{aligned}$$

$$100h = 256$$

$$1000b = 8$$

$$10+100h+1000b = 10+256+8 = 266+8 = 274 = 112h$$

in memory: 7F | FF | 12 | 01 ✓

→ 41 y dw 100h >> 1001b, 128h & 128

$$1001h = 0001\ 0000\ 0000\ 0001b$$

$$1001b = 9$$

$$1001h >> 1001b = 0000\ 0000\ 0000\ 1000b = 08h$$

$$128h = 0001\ 0010\ 1000b$$

$$128 = 80h = 1000\ 0000b$$

$$128h \& 128 = 0001\ 0010\ 1000 \& 0000\ 1000\ 0000 = 0h$$

08 | 00 | 00 | 00 ✓

→ 81 z dw z, zz-z

$$\begin{aligned} -8 &= C2(8) = C2(0000\ 0000\ 0000\ 1000) = 1111\ 1111\ 1111\ 1000 = \\ &= FFF8h \end{aligned}$$

08 | 00 | FF | FF ✓

→ 121 w dd x+y-z, w-y+x

$$x+y-z = (y-z) + x = 4-8+0 = -4 = C2(4) = (\cancel{36}100) = 1100b = FCh$$

$$w-y+x = 12-4+x = x+8$$

FC | FF | FF | FF | 08 | 00 | 00 | 00

→ 20 | h dw 101b, ~~101~~h, 11h-11b, h-11

101-h va da eroare, deci îl ignorăm.

$$0101b = 5h$$

$$11h-11b = 17-3 = 14 = 0Eh$$

$$h-11 = 20-11 = 9 = 09h$$

$$0510010E100109100$$

→ 26 | a db \$\$-\$, h-11b

h-11b se va ignora, deoarece un offset nu poate fi pe 8 biti.

$$$$-\$ = 0-26 = -26 = C2(26) = C2(00011010) = 11100110 = E6h$$

$$|E6|$$

→ 27 | b dd a+b-0Ah+2, h-b+0Ah-0Bh

a+b-0Ah+2 se va ignora, deoarece adunarea de pointeri nu ~~este~~ se poate efectua.

$$h-b+0Ah-0Bh = \underbrace{20-27}_{\text{scalar}} + 10-11 = -7+10-11 = 3-11 = -8 = C2(8) =$$

$$= C2(00001000) = 11111000 = F8h$$

$$\text{în memorie: } F8 | FF | FF | FF$$

→ 31 | c db z-b, z-w

z-b se va ignora, întrucât rezultatul este pointer și nu poate fi reprezentat pe 8 biti.

$$z-w = 8-12 = -4 = C2(4) = C2(00000100) = 11111100 = FCh$$

$$\text{în memorie: } |FC|$$

→ 32 | d dw -513, 128^ (~128) → în memorie: FF | FF | FF | FF

$$-513 = C2(513) = C2(0000001000000001) = 1111110111111111 =$$

$$= FFFFh$$

$$128^ (~128) = 0000000010000000 \wedge 1111111101111111 =$$

$$= 1111111111111111 = FFFFh$$

→ 36 | q dd ABCDEFh, 'abcdefh'

ABCDEFh se va ignora, deoarece nu e o valoare in baza 16, ci un simbol nedefinit.

in memorie: 'a' | 'b' | 'c' | 'd' | 'e' | 'f' | 'h' | 00

→ 44 | f dw w-1, [w-1]

[w-1] se va ignora, deoarece nu poate fi determinat la momentele asamblării

$w-1 = 12-1 = 11$ ca pointer

in memorie: 0B | 00

→ 46 | g times 3 dw 'db'

Directiva "times" indica ca sirul de caractere 'db' se genereaza de 3 ori in memorie:

'd' | 'b' | 'd' | 'b' | 'd' | 'b'

→ 52 | k dw 1+2b+3h+a, c+0ch

1+2b+3h+a se ignora, deoarece este eroare de sintaxa (2b)

$c+0ch = 31+12 = 43$ ca pointer
(2Bh)

in mem: 2B | 00

→ 54 | m dd a+0Ah, a+ah

De obicei operand se va ignora, deoarece 'ah' este considerata un simbol care nu este definit.

$a+0Ah = 26+10 = 36$ ca si pointer
(24h)

24 | 00 | 00 | 00

III. a) 1) • mov eax, -2 ; EAX = FF FF FFFF

AX

În interpretarea cu semn:

$$EAX = -2 = FF FF FF FE h = \underline{1111\ 1111\ 1111\ 1111}\ \underline{1111\ 1111}\ 1110b$$

În interpretarea fără semn:

$$EAX = 2^{32} - 2$$

• mov ebx, -1 ; EBX = FF FF FF FF

BX

În interpretarea cu semn:

$$EBX = -1 = FF FF FF FF h = \underline{1111\ 1111\ 1111\ 1111}\ \underline{1111\ 1111}\ 1111b$$

În interpretarea fără semn:

$$EBX = 2^{32} - 1$$

• div be

Se va efectua împărțirea fără semn a lui AX la BL, iar rezultatele sunt reținute în AL (câtul), respectiv AH (restul).

$$AX = \begin{cases} \text{cu semn: } FFEh = -2 = \underline{1111\ 1111}\ \underline{1111\ 1110}b \\ \text{fără semn: } FFEh = 65536 - 2 = 65534 \end{cases}$$

$$BL = \begin{cases} \text{cu semn: } FF = -1 = \underline{1111}\ \underline{1111} \\ \text{fără semn: } FF = 256 - 1 = 255 \end{cases}$$

$$AX : BL = 65534 : 255 = 256 \text{ rest } 254$$

$$\begin{array}{r} 256 \\ 255 \times 256 \\ \hline 65536 \\ - 65534 \\ \hline 2 \end{array}$$

Programul se oprește, deoarece s-a produs depășirea la împărțire, adică rezultatul nu încapă în spațiul rezervat acestuia (AL ar trebui să primească valoarea 256, însă 256 nu aparține domeniului de reprezentare admis pe un octet, $[0, 255]$).

Flagurile nu sunt definite la împărțire și nu le sunt modificate valorile inițiale.

ii) • `mov eax, 65409`

interpretarea $\left\{ \begin{array}{l} \text{cu semn: } EAX = 65409 = FF81h = 1111111100010001b \\ \text{fără semn: } EAX = 65409 = FF81h = 1111111100010001b \end{array} \right.$

• `idiv ah`

Se efectuează împărțirea cu semn dintre AX și AH, iar câtul și restul vor fi stocate în AL respectiv AH.

$AX = FF81h = 65409$

În interpretarea fără semn, 65409 încapă în AX, întrucât $65409 \in [0, 65535]$, însă la interpretarea cu semn, valoarea din AX este $65409 - 65536 = -127 = C2(127) = C2(01111111) = 10001001 = 81h$.

$AH = FFh = 255$

În interpretarea fără semn, 255 încapă în AH, întrucât $255 \in [0, 255]$, însă la interpretarea cu semn, valoarea din AH este $255 - 256 = -1 = FFh$.

$AX : AH = -127 : (-1) = 127 \text{ rest } 0$

Deci $AL = 127 = 7Fh = 01111111b$ și $AH = 0 = 0h = 00000000b$ în ambele interpretări.

- add al, al

$$AL \leftarrow AL + AL = 127 + 127 = 254$$

În interpretarea fără semn, 254 încapă în AL, întrucât $254 \in [0, 255]$, deci CF=0, însă în interpretarea cu semn se produce depășire, deoarece $254 \notin [-128, 127]$, deci OF=1. Rezultatul din AL în interpretarea cu semn este $254 - 256 = -2 = FEh = 1111 1110b$.

iii) • mov. eax, 255h & 255; EAX = 055h

$$255 = 1111 1111$$

$$255h \& 255 = 0010 0101 0101 \& 0000 1111 1111 =$$

$$255h = 0010 0101 0101$$

$$= 0000 0101 0101 = 0.55h =$$

$$= 16^0 \cdot 5 + 16^1 \cdot 5 + 16^2 \cdot 0 =$$

$$= 5 + 80 = 85$$

EAX are valoarea 85 atât

în interpretarea cu semn, cât și fără semn,

deci OF=0, CF=0

- mov. ebx, 256 ^ 256h; EBX = 0356h

$$256 = 0001 0000 0000 b$$

$$256h = 0010 0101 0110 b$$

$$256 \wedge 256h = 0001 0000 0000 \wedge 0010 0101 0110 = 0011 0101 0110 =$$

$$= 356h = 6 \cdot 1 + 5 \cdot 16 + 16^2 \cdot 3 = 6 + 80 + 768 = 854$$

EBX are valoarea 854 atât în interpretarea cu semn, cât și

fără semn, deci OF=0 și CF=0

- mul bh fără semn

Se va efectua înmulțirea dintre AL și BH, iar rezultatul va fi în AX.

AL = 55h = 85 (în ambele interpretări.)

BH = 03h = 3 (în ambele interpretări.)

AX = AL * BH = 85 * 3 = 255 = FFh = 1111 1111b (în ambele interpretări.)

Întrucât rezultatul în interpretarea fără semn ar fi putut fi reprezentat pe un octet, OF = CF = 1.

IV) • mov ax, 12812 ; AX = 82h

$$12812 = 1000\ 0000\ 10000\ 0010 = 1000\ 0010 = 82h = 2 \cdot 1 + 8 \cdot 16 = 128 + 2 = 130$$

AX are valoarea 130 în ambele interpretări

• mov bh, 4Ah >> 2 ; BH = 12h

$$4Ah \gg 2 = 0100\ 1010 \gg 2 = 0001\ 0010 = 12h = 2 \cdot 1 + 16 \cdot 1 = 18$$

BH are valoarea 18 în ambele interpretări.

• sub ah, bh

Se va efectua scăderea dintre AH și BH. Rezultatul va fi în AH.

$$AH = AH - BH = 0 - 18 = -18 \text{ (în interpretarea cu semn)}$$

$$= C2(18) = 1110\ 1110 = EEh = 14 \cdot 1 + 14 \cdot 16 =$$

$$= 14 + 224 = 238 \text{ (în interpr. fără semn)}$$

$$\begin{array}{r} 1000\ 0000 \\ 0001\ 0010 \\ \hline 1110\ 1110 \end{array}$$

$$\begin{cases} CF = 1 \\ OF = 0 \end{cases}$$

v) • xor eax, eax

$$EAX = 0$$

• lea ebx, [esi]

Încarcă în EBX adresa lui ESI

vi) instrucțiuni cu un operand explicit și unul implicit de dimensiuni diferite: div, idiv

vii) instrucțiuni cu un operand explicit și unul implicit de dimensiuni identice: mul, imul

b) `lea esi, [esp+4]` ; în ESI se pune adresa de la `ESP+4`

`lea edi, [esi-8]` ; în EDI se pune adresa lui ESI - 8, adică `ESP-4`

`push esp` ; vârful stivei se pune pe stivă

`ss lodsb`

`ss stosb`

→ `mov eax, ebx` (?)