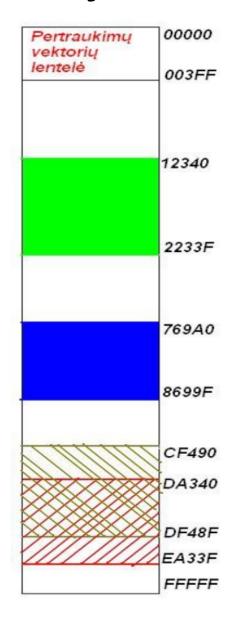
### Atmintis ir jos sandara

- Mūsų nagrinėjamoje architektūroje atminties dydis yra 2<sup>20</sup> baitų (1 MB)
- Paragrafas 16 baitų (10h) dydžio blokas.
- Atmintis yra skirstoma į segmentus:
  - CS Code Segment
  - DS Data Segment
  - ES Extra Segment (extra data segment / papildomas duomenų segmentas)
  - SS Stack Segment
- Segmento dydis: 10000h (arba 64K)
- Ir atmintis, ir segmentai yra cikliniai:
  - FFFFF+1=00000h
  - FF8A+AB=0035h



- Segmentiniai registrai yra 16 bitų reikšmėse. Pagal pateiktą paveikslėlį (gali būti kitaip!) segmentinių registrų reikšmės yra:
  - CS = 1234h
  - DS = 769Ah
  - ES = CF49h
  - SS = DA34h
- Segmentinis registras nurodo segmento pradžią atmintyje, kuri yra adresu: segmento registro reikšmė \* paragrafo dydis (10h)
  - Pvz.: DS pradžia atmintyje yra 769A\*10=769A0h

## Efektyvus ir absoliutus adresas

- <u>Efektyvus adresas (EA):</u> 4 šešioliktainiai skaitmenys (pvz. ACDCh). Jis parodo poslinkį nuo segmento pradžios.
- <u>Absoliutus adresas (AA):</u> 5 šešioliktainiai skaitmenys (pvz. BABA5h). Jis parodo elemento adresą atmintyje.

AA = segmentinio\_registro\_reikšmė \* 10h + EA

(dar užrašomas seg:EA, pvz.: DS:EA)

### Adresavime svarbūs registrai

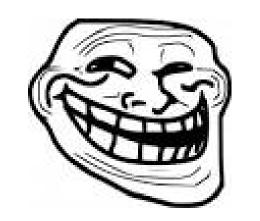
- SI Source Index. Dažniausiai naudojamas su DS (DS:SI)
- DI Destination Index. Dažniausiai naudojamas su ES (ES:DI)
- IP Instruction Pointer. Komandos vykdymo metu rodo į sekančios vykdymos komandos pradžią. Rodo poslinkį nuo kodo segmento pradžios, dažniausiai naudojamas su CS (CS:IP)
- BP Base Pointer. Dažniausiai naudojamas kartu su SS (SS:BP)
- SP Stack Pointer. Rodo j steko viršūnė, dažniausiai naudojamas kartu su SS (SS:SP)

*Uždavinukas*: Registrų reikšmės: SS=ABCD, SP=0005, BP=1456, SI=BOOB, DI=7536. Duotame kode 9A yra operacijos kodas, EB yra automatizacijos plėtinys, FE yra mikrokomandos GOGO reikšmė. Vykdomoji komanda kode yra sudaryta iš 5 baitų. Kokia bus IP reikšmė komandos vykdymo metu?

1234 9A EBFE6789453124

CALL TEXT (1234 yra poslinkis kodo segmente)

Ats: 1234+5=<u>1239h</u>



### Plėtimo pagal ženklą taisyklė

- Plėsti pagal ženklą reikia tuomet, kai prie žodžio (2 baitų) reikia pridėti 1 baitą.
- Plečiama pagal ženklo bitą (patį kairiausią bitą). Koks ženklo bitas, tokį bitą reikia prirašyti iš kairės 8 kartus.
  - 0011 0101 -> 0000 0000 0011 0101 (35h -> 0035h)
  - 1000 0001 -> 1111 1111 1000 0001 (81h -> FF81h)
- 1. IP registro reikšmė yra 2222h, poslinkis 7Fh. Kokia bus nauja IP reikšmė?

Ats.: 22A1h

2. IP registro reikšmė yra 4587h, poslinkis 87h. Kokia bus nauja IP reikšmė?

Ats.: 450Eh

### Adresavimo būdai

- Tiesioginė adresacija:
  - Pagal adresavimo baitą
  - Pagal operacijos kodą:
    - Paprasta
    - Santykinė
    - Absoliuti
  - Netiesioginė adresacija

#### Adresavimo būdai

Pagal adresavimo baitą:

MOV AX, [bx+55] -> 8B 47 55 (*47 yra adresavimo baitas*)

Paprasta tiesioginė adresacija:

MOV AX, word ptr wild stuff -> A1 05 00 (0005 yra operando EA)

Santykinė tiesioginė adresacija:

JE wild\_place-> 74 F8 (F8 yra poslinkis nuo esamos pozicijos)

Absoliuti tiesioginė adresacija:

JMP 5511h:8722h -> EA 22 87 11 55 (komandoje tiesiogiai nurodytas EA (8722) ir segmento registro reikšmė (5511))

Netiesioginė adresacija:

JMP [bx+si] -> FF 20 (pagal adresavimo baitą suformuojama AA; **tuo adresu esanti reikšmė** laikoma operando adresu)

#### Adresavimo baitas

Adresavimo (adresacijos) baitas eina po operacijos kodo (OPK). Adresavimo baito sandara:

mod	reg	r/m
2 bitai	3 bitai	3 bitai

Pvz.: Adresacijos baitas yra 8A.

8Ah=10|001|010 mod reg r/m

#### Mod nusako, koks yra poslinkis:

- 00 0 baitų poslinkis (išimtis, kai r/m = 110)
- 01 1 baito poslinkis (reiks plėst pagal ženklą!)
- 10 2 baitų poslinkis
- 11 r/m laukas imamas kaip registras (t.y., nėra operando atminty)

# Smagioji lentelė

#### Lentelę reikia mokėti mintinai!

<u>w (word/width)</u> – bitas, kuris nurodo, ar operuojama baitais, ar žodžiais. Šis bitas būna operacijos kodo viduje.

- w=0 (word yra FALSE)  $\rightarrow$  operuojama baitais
- w=1 (word yra TRUE) → operuojama žodžiais d (destination) bitas OPK viduje, kuris nurodo kryptį (kas yra operandas-šaltinis, o kas yra operandas-rezultatas)
  - d=0 → šaltinis = reg, rezultatas = r/m

    pedejās kolišaltinisa = reg

    mijorezultatas = reg

Pvz.: 1000 10dw mod reg r/m [poslinkis] – MOV registras ←→ registras/atmintis

EA nustatom pagal r/m!

uosis.mif.vu.lt/~julius/Tools/asm/KomKodaiViso.pdf

**r/m** – register or memory, registras arba atmintis.

Reg arba r/m	mod=00	d=01 10	mod=11	
	11100-00	mod=01, 10	w=0	w=1
000	BX+SI+poslinkis		AL	AX
001	BX+DI+poslinkis		CL	CX
010	BP+SI+poslinkis		DL	DX
011	BP+DI+poslinkis		BL	BX
100	SI+poslinkis		AH	SP
101	DI+poslinkis		СН	BP
110	tiesioginis adresas*	BP+poslinkis	DH	SI
111	BX+poslinkis		ВН	DI

<sup>\*</sup>Tiesioginis adresas – Dviejų baitų poslinkis, be jokių pridėtų registrų.

# Pavyzdinė užduotis (1)

CS=1111, ES=5342, SS=6987, DS = 2345, BX=1111. Vykdoma komanda 8B. Duotas mašininis kodas: 8B 8F 12 34. Koks operando atmintyje EA ir AA?

- 8B operacijos kodas. Išskleidžiam: 1000 1011
  - d=1→šaltinis r/m, rezultatas reg
  - w=1 <del>></del> operuojama žodžiais
- 8F adresavimo baitas.

Išskleidžiam: 10 001 111

- mod=10 → poslinkis 2 baity
- reg = 001, operuojam žodžiais (nes w=1) → komandoje naudotas registras yra CX
- r/m = 111  $\rightarrow$  BX + poslinkis

Kadangi mod=10, poslinkis yra 2 baitų, imam 2 baitus po adresavimo baito kaip poslinkį:

• 12 34 → poslinkis bus 34 12h

*Svarbu*: mašininiam kode žodis yra užrašomas tokia tvarka: *j.b v.b.,* tačiau assembler'yje (o ir atliekant veiksmus) tvarka yra v.b. *j.b.,* todėl <u>reikia nepamiršt baitų apkeisti vietomis!</u>

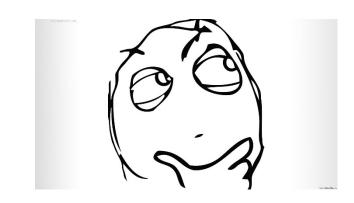
# Pavyzdinė užduotis (2)

#### Koks bus EA?

- Iš adresavimo baito išsiaiškinom, kad EA formuosim taip: BX+ poslinkis  $\rightarrow$  1111+3412=4523h
- EA = 4523h

#### Kaip gaut AA?

- Žinom formulę: AA=seg\*10h+EA.
- EA=4523, o koks čia segmentas?



#### Reik dar teorijos!

### Segmento nustatymas adresavime

<u>Prefiksas</u> – tai prieš OPK mašininiame kode einantis baitas, kuris gali pakeisti naudojamą segmentą. *Pvz.:* **26** 8B 8F 12 34

#### Trys taisyklės, kurias reik žinoti:

- 1. Ar buvo panaudotas prefiksas? Jei taip, imam prefiksą atitinkantį segmentą.
- 2. Ar formuojant EA buvo panaudotas BP? Jei taip, imam SS.
- 3. Jei formuojant EA nepanaudotas BP → imam DS.

Segmentas	Maš. Kodas	Fokusas
ES	26	Europos Sąjunga
CS	2E	Žaidė <mark>CS</mark> 'ą
SS	36	Sovietų Sąjunga
DS	3E	Dėstė Saikingai (Dėjo Sk**są)

## Pavyzdinė užduotis (3)

#### Tikrinam pagal taisykles:

- Ar buvo prefiksas? Ne, nes maš. kodas buvo 8B 8F 12 34.
- Ar naudojom BP? Ne, nes EA sudarėm pagal BX + poslinkis.
- Reiškia, segmentas bus DS.

AA=DS\*10h+EA=2345\*10+4523=27973h

Ats.: AA = 27973h, EA = 4523h

# <u>Būtinai parašykit atsakymą!</u>

### Uždaviniai

- 1. Visų registrų reikšmės yra FFFF. Kokia komanda vykdoma ir koks operando atmintyje EA ir AA, jei komandos mašininis kodas yra: 8A F1 55 88.
- 2. AX=0000, BX=1111, CX=2222, DX=3333, SI=4444, DI=5555, BP=6666, SP=7777, IP=8888, CS=1234, DS=2345, SS=FFEE, ES=4567. Koks operando atmintyje EA ir AA, jei komandos mašininis kodas yra 2E 8C 1E 28 37.
- Registrų reikšmės yra: DS=21FE, SS=5634, CS=31CC, ES=41E3, BP=9A32, BX= 7536, SI=45FA, DI=22F1. Apskaičiuoti operando efektyvų adresą pagal adresavimo baitą 82.

Po adresavimo baito seka baitai: FE01

4. DS=FE21, SS=3456, CS=CC31, ES=E341, BP=329A, BX=3675, SI=FA45, DI=F122. Apskaičiuoti operando absoliutų adresą pagal adresavimo baitą 6E. Po adresavimo baito seka baitai: ABBA.

Daugiau uždavinių galite rasti <u>Beno konspekte</u> arba dėstytojo J. Andrikonio <u>skaidrėse</u>.