

# Laborator 0x09 + 0x0A

1. Reprezentarea nr. în virgulă mobilă
2. Float în x86 . Registrii  
Instrucțiuni  
Apeleuri în librărie
3. FPU - stachă : flds și fstps
4. Calculul lui  $\log(x)$
5. Registrii în xmm
6. Media aritmetică a unui array de floats
7. Introducere în RISC V
8. Registrii în RISC V
9. Tipuri de date

# Reprezentarea în virgulă mobilă

## Formatul single

- pe 32 de biți
- 1 bit semn
- 8 biți exponent
- 23 biți mantisă (partea fracționară)

## Exemplu

$$\text{Fie } n = -1313.3125$$

În reprezentarea pe single IEEE 754

## Algoritm

1. Se consideră numărul în modul

$$n = 1313.3125$$

$$1313_{10} \Rightarrow 2^{10} + 2^9 + 2^5 + 2^0 = 1010010000_2$$

$$\begin{array}{r} 1313 - \\ 1024 \\ \hline 289 - \\ 256 \\ \hline 33 \\ 32 \\ \hline 1 \\ 1 \\ \hline \end{array}$$

$$0.3125 \quad b_2 = 0101$$

$$0.3125 \cdot 2 = 0.625 \quad \underline{0}$$

$$0.625 \cdot 2 = 1.250 \quad \underline{1}$$

$$0.25 \cdot 2 = 0.5 \quad \underline{0}$$

$$0.5 \cdot 2 = 1 \quad \underline{1}$$

$$(1313.3125)_2 = 10100100001.0101$$

normalizare

$\Rightarrow$  mut virgula după primul 1

$$1.01001000010101 \cdot 2^{10}$$

mantisă

$$-1313.3125$$

bit semn: 1

exponent:  $10 + 127 = 137 = 2^7 + 2^3 + 1 = 10001001$  din format

mantisa: 01001000010101 00000000

î completăm cu 0 până la 23

Reprezentarea pe 32 de biți

$$\underline{1} \quad \underline{10001001} \quad \underline{01001000010101} \quad \underline{00000000}$$

# Float în x86

## Registrii, instrucțiuni, apeluri în libm

două  
abordări

utilizarea registrilor  $\%xmm0 \rightarrow \%xmm7$

(mărit pe 128 b) + instrucțiuni specifice

calculez date în progr. fără apeluri de fun. matematice

FPU (floating point unit)

se utilizează FPU-stack  $st(0) \dots st(7)$  când

fac apeluri în libm (lib math)

FPU - stack

- stivă cu 8 poziții pt. floats
- avem două operații

$flds\ st$  = float load single

$fstps\ st$  = float store & pop single

( $st$  este FLOAT!)

## Convenții de apel în libm

- construim cadrul de apel ca în cazul procedurilor deja studiate
- funcțiile din libm returnează în  $st(0)$

$gcc -m32 file.s -o file -no-pie -lm$

← libm explicit  
pt. libm

Exemple : Calculer  $\ln(x)$  logf

. data

x: .float 2.7182818

logResult: .space 4

. text

. global main

main:

push x

call logf

# la valeur du appel, resultater est en st(0)

fstrs logResult

add \$4, %esp

ret- exit:

mov \$1, %eax

mov \$0, %ebx

int \$0x80

---

Debug

b ret- exit

run

print (float) logResult

---

Registrir 1. xmm

Instructions specific

address, dest  $\Rightarrow$  dest + = src

$$\text{subss} \quad \text{src}, \text{dest} \quad \text{dest} - = \text{src}$$
$$\text{muln} \quad \text{src}, \text{dest} \quad \text{dest}^* = \text{src}$$

divn      nr, dest      dest := nr

```
me, dest E FLOAT
```

marry      me, dest

contraintes src, dest = instructions de conversion

```

graph TD
    src[src] --> long[long]
    src --> float[float]
    dest[dest] --> long
    dest --> float
  
```

Exemplar :

Se se calcule media aritmetica a unui array de float-uri

Sol :

. data

$v$ : float 11, 2, 3, 7

n: long 4

avg: . space 4

. text

• global main

main :

lea r, %edi

xor %eax, %eax

// inițializăm xmm cu 0 pentru sumă

[  
  mov \$0, %eax  
  vtr2rs %eax, %xmm0  
]

et\_loop :

cmp r, %eax

je et\_exit\_loop

**movss** (%edi, %eax, 4), %xmm1

**addss** %xmm1, %xmm0

inc %eax

jmp et\_loop

et\_exit\_loop :

**vtr2rs** %eax, %xmm1 # xmm1 ← n

**divss** %xmm1, %xmm0 # xmm0 ← sum / n

**movss** %xmm0, avg

et\_exit :

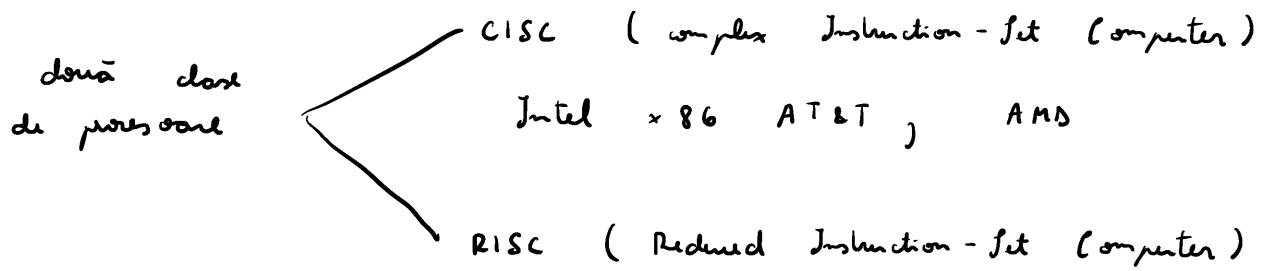
mov \$1, %eax

mov \$0, %edx

int \$0x60



# Introducere în RISC-V



ARM = advanced risc machine

MIPS, RISC-V (Apple M1, M2, ...)

Obs 1. În clasa CISC avem codificare variabilă

RISC avem codificare fixă pe 32 biți

2. RISC are o arhitectură LOAD & STORE = instr. cu operație direct asupra memoriei

Registrii în RISC-V = 32 reg pe 32 biți

- zero are valoarea zero
- gp global pointer = reține adresa din mem. a redirecției .data
- *sp* stack pointer
- *fp* frame pointer (! eln)
- *tp* thread pointer
- *t0 - t7* reg. temporari (reg. ce NU trebuie restaurați)
- *s1 - s11* reg. salvați (reg. ce trebuie restaurați)
- *a0 - a7* reg. pt argumente
  - *a0, a1* pentru return
  - *a7* pt codul apelurilor de sistem
- pc program counter (! eln)



## Tipuri de date :

. byte : 1 B = 8 bits

. halfword : tip pe 16 b ( 2 B )

. word : tip pe 32 b ( 4 B )

. double word : tip pe 64 b ( 8 B )

+ . qword, . rword, . dword - la fel ca pe x86

Exemplu :

gn : . data

x : . word 15

y : . double word 255

z : . byte 55

t : . halfword 16

---

$x \leftarrow 0(gn)$

$y \leftarrow 4(gn)$

$z \leftarrow 12(gn)$

$t \leftarrow 13(gn)$