

ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL – SEMINAR 5

NOTIȚE SUPORT SEMINAR

Cristian Rusu

ÎNTREBĂRI SCURTE, EX. 1

a) adresa de memorie cea mai mare accesibilă este

ÎNTREBĂRI SCURTE, EX. 1

- a) adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{32} = 4\text{GB}$
(4.294.967.296 bytes)
- b) instrucțiunea este *jne etichetă*, unde *jne* are opcode 0110
- adresa de memorie cea mai mare accesibilă este 2^{28}

ÎNTREBĂRI SCURTE, EX. 1

- a) adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{32} = 4\text{GB}$
(4.294.967.296 bytes)

- b) instrucțiunea este *jne etichetă*, unde *jne* are opcode 0110
 - adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{28} = 0.25\text{ GB}$

- c) avem instrucțiunea *add R1, R2*
 - opcode este 0011

ÎNTREBĂRI SCURTE, EX. 1

- a) adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{32} = 4\text{GB}$ (4.294.967.296 bytes)
- b) instrucțiunea este *jne etichetă*, unde *jne* are opcode 0110
- adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{28} = 0.25\text{ GB}$
- c) avem instrucțiunea add R1, R2
- opcode este 0011
 - operația suportă putem avea $2^{14} = 16384$ regiștri diferiți
- d) avem instrucțiunea add R1, R2, R3
- opcode este 0100

ÎNTREBĂRI SCURTE, EX. 1

- a) adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{32} = 4\text{GB}$ (4.294.967.296 bytes)
- b) instrucțiunea este *jne etichetă*, unde *jne* are opcode 0110
- adresa de memorie cea mai mare accesibilă este $2^{28} = 0.25\text{ GB}$
- c) avem instrucțiunea add R1, R2
- opcode este 0011
 - operația suportă putem avea $2^{14} = 16384$ regiștri diferiți
- d) avem instrucțiunea add R1, R2, R3
- opcode este 0100
 - vom avea 9.33 biți pentru fiecare reprezentare a unui registru: două poziții suportă $2^9 = 512$ iar o poziție $2^{10} = 1024$

COD ASSEMBLY, EX. 2

- while loop

sum = 0;

i = 0;

while (i < 10) {

 sum = sum + i;

 i = i + 1;

}

```
.global main

main:
    ; initialize
    mov $0, i
    mov $0, sum

    ; while loop
et_loop:
    mov sum, %eax
    mov i, %ecx
    add %ecx, %eax
    mov %eax, sum

    inc i

    cmp $10, i
    jne et_loop

    ; afiseaza suma
    mov sum, %eax
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

COD ASSEMBLY, EX. 2

- **while loop**

sum = 0;

i = 0;

while (i < 10) {

 sum = sum + i;

 i = i + 1;

}

- **rezultatul este?**

```
.global main

main:
    ; initialize
    mov $0, i
    mov $0, sum

    ; while loop
et_loop:
    mov sum, %eax
    mov i, %ecx
    add %ecx, %eax
    mov %eax, sum

    inc i

    cmp $10, i
    jne et_loop

    ; afiseaza suma
    mov sum, %eax
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```


COD ASSEMBLY, EX. 2

- **while loop**

sum = 0;

i = 0;

while (i < 10) {

 sum = sum + i;

 i = i + 1;

}

- **rezultatul este?**

- 45

```
.global main

main:
    ; initialize
    mov $0, i
    mov $0, sum

    ; while loop
et_loop:
    mov sum, %eax
    mov i, %ecx
    add %ecx, %eax
    mov %eax, sum

    inc i

    cmp $10, i
    jne et_loop

    ; afiseaza suma
    mov sum, %eax
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

FOR LOOP, EX. 3

```
int sum = 0;  
int i = 0;  
for (i = 0; i < 10; i++)  
    sum += i;
```

- **care este diferența între `i++` și `++i`**
 - este rezultatul același?
 - e o variantă mai eficientă decât cealaltă?

FOR LOOP, EX. 3

```
int sum = 0;
int i = 0;
for (i = 0; i < 10; i++)
    sum += i;
```

- care este diferența între `i++` și `++i`
 - este rezultatul același?
 - e o variantă mai eficientă decât cealaltă?

```
int i = 1;
i++; // == 1 și i == 2
```

```
int i = 1;
++i; // == 2 și i == 2, deci compilatorul nu are nevoie de o variabilă temporară
```

FOR LOOP, EX. 3

- implementare mai eficientă
 - mai puțină memorie
 - mai puține accesări ale memoriei

```
.global main

main:
    ; initialize
    mov $0, i
    mov $0, sum

    ; while loop
et_loop:
    mov sum, %eax
    mov i, %ecx
    add %ecx, %eax
    mov %eax, sum

    inc i

    cmp $10, i
    jne et_loop

    ; afiseaza suma
    mov sum, %eax
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

FOR LOOP, EX. 3

- **implementare mai eficientă**
 - mai puțină memorie
 - mai puține accesări ale memoriei
- **totul în regiștri**
 - ca programul acesta să fie identic cu while
 - la sfârșit
 - `mov %eax, sum`
 - `mov $10, i`
- **se poate cu mai puține instrucțiuni?**

```
main:
    ; initialize
    xor %eax, %eax
    xor %ecx, %ecx

    ; while loop
et_loop:
    add %ecx, %eax

    inc %ecx

    cmp $10, %ecx
    jne et_loop

    ; afiseaza suma
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

FOR LOOP, EX. 3

- **implementare mai eficientă**
 - mai puțină memorie
 - mai puține accesări ale memoriei
- **totul în regiștri**
 - ca programul acesta să fie identic cu while
 - la sfârșit
 - `mov %eax, sum`
 - `mov $10, i`
- **se poate cu mai puține instrucțiuni?**
 - da, parcurgere inversă
- **se poate cu și mai puține instrucțiuni?**

```
main:
    ; initializare
    xor %eax, %eax
    mov $9, %ecx

    ; while loop
et_loop:
    add %ecx, %eax

    dec %ecx
    jnz et_loop

    ; afiseaza suma
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

FOR LOOP, EX. 3

- **implementare mai eficientă**
 - mai puțină memorie
 - mai puține accesări ale memoriei
- **totul în regiștri**
 - ca programul acesta să fie identic cu while
 - la sfârșit
 - mov %eax, sum
 - mov \$10, i
- **se poate cu mai puține instrucțiuni?**
 - da, parcurgere inversă
- **se poate cu și mai puține instrucțiuni?**
 - da: mov \$45, %eax

```
main:
    ; initializare
    xor %eax, %eax
    mov $9, %ecx

    ; while loop
et_loop:
    add %ecx, %eax

    dec %ecx
    jnz et_loop

    ; afiseaza suma
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

FOR LOOP, EX. 3

- se poate mai eficient?
 - loop unrolling

```
int sum = 0;  
int i = 0;  
for (i = 0; i < 10; i++)  
    sum += i;
```


FOR LOOP, EX. 3

- se poate mai eficient?
 - loop unrolling

```
int sum = 0;
int i = 0;
for (i = 0; i < 10; i+=2) {
    sum += i;
    sum += i+1;
}
```

- de ce am vrea să facem așa ceva?

FOR LOOP, EX. 3

- se poate mai eficient?
 - loop unrolling

```
int sum = 0;
int i = 0;
for (i = 0; i < 10; i+=2) {
    sum += i;
    sum += i+1;
}
```

- de ce am vrea să facem așa ceva?
 - mai puține salturi

FOR LOOP, EX. 3

- se poate mai eficient?
 - loop unrolling

```
main:
    ; initialize
    xor %eax, %eax
    mov $10, %ecx

    ; while loop
et_loop:
    add %ecx, %eax
    dec %ecx

    add %ecx, %eax
    dec %ecx

    jnz et_loop

    sub $10, %eax

    ; afiseaza suma
    push %eax
    push $formatPrint
    call printf
    pop %ebx
    pop %ebx

    ; flush
    push $0
    call fflush
    pop %ebx

    ; exit
    mov $1, %eax
    mov $0, %ebx
    int $0x80
```

PIPELINE HAZARDS, EX. 4

a) $\%eax \leftarrow \%ebx + \%ecx$

$\%eax \leftarrow \%ebx + \%edx$

b) $\%ebx \leftarrow \%ecx + \%eax$

$\%eax \leftarrow \%edx + \%eax$

c) $\%eax \leftarrow \%ebx + \%ecx$

$\%edx \leftarrow \%eax + \%edx$

d) $\%eax \leftarrow 6$

$\%eax \leftarrow 3$

$\%ebx \leftarrow \%eax + 7$

PIPELINE HAZARDS, EX. 4

a) **%eax** \leftarrow %ebx + %ecx

%eax \leftarrow %ebx + %edx **WAW**

b) %ebx \leftarrow %ecx + %eax

%eax \leftarrow %edx + %eax

c) %eax \leftarrow %ebx + %ecx

%edx \leftarrow %eax + %edx

d) %eax \leftarrow 6

%eax \leftarrow 3

%ebx \leftarrow %eax + 7

PIPELINE HAZARDS, EX. 4

a) **%eax** \leftarrow %ebx + %ecx

%eax \leftarrow %ebx + %edx **WAW**

b) %ebx \leftarrow %ecx + **%eax**

%eax \leftarrow %edx + %eax **WAR**

c) %eax \leftarrow %ebx + %ecx

%edx \leftarrow %eax + %edx

d) %eax \leftarrow 6

%eax \leftarrow 3

%ebx \leftarrow %eax + 7

PIPELINE HAZARDS, EX. 4

a) **%eax** \leftarrow %ebx + %ecx

%eax \leftarrow %ebx + %edx **WAW**

b) %ebx \leftarrow %ecx + **%eax**

%eax \leftarrow %edx + %eax **WAR**

c) **%eax** \leftarrow %ebx + %ecx

%edx \leftarrow **%eax** + %edx **RAW**

d) %eax \leftarrow 6

%eax \leftarrow 3

%ebx \leftarrow %eax + 7

PIPELINE HAZARDS, EX. 4

a) **%eax** \leftarrow %ebx + %ecx

%eax \leftarrow %ebx + %edx **WAW**

b) %ebx \leftarrow %ecx + **%eax**

%eax \leftarrow %edx + %eax **WAR**

c) **%eax** \leftarrow %ebx + %ecx

%edx \leftarrow **%eax** + %edx **RAW**

d) **%eax** \leftarrow 6

%eax \leftarrow 3

%ebx \leftarrow **%eax** + 7 **WAW, rezultatul poate fi 10 sau 13**

BRANCH PREDICTION, EX. 6

- ce face algoritmul?

```
while (na > 0 && nb > 0)
{
    if (*A++ <= *B++) {
        *C++ = *A++; --na;
    } else {
        *C++ = *B++; --nb;
    }
}

while (na > 0) {
    *C++ = *A++; --na;
}

while (nb > 0) {
    *C++ = *B++; --nb;
}
```

BRANCH PREDICTION, EX. 6

- ce face algoritmul?
 - merge sort
- câte instrucțiuni de salt avem?

```
while (na > 0 && nb > 0)
{
    if (*A++ <= *B++) {
        *C++ = *A++; --na;
    } else {
        *C++ = *B++; --nb;
    }
}

while (na > 0) {
    *C++ = *A++; --na;
}

while (nb > 0) {
    *C++ = *B++; --nb;
}
```

BRANCH PREDICTION, EX. 6

- ce face algoritmul?
 - merge sort
- câte instrucțiuni de salt avem?
 - 4

```
while (na > 0 && nb > 0)
{
    if (*A++ <= *B++) {
        *C++ = *A++; --na;
    } else {
        *C++ = *B++; --nb;
    }
}

while (na > 0) {
    *C++ = *A++; --na;
}

while (nb > 0) {
    *C++ = *B++; --nb;
}
```

BRANCH PREDICTION, EX. 6

- ce face algoritmul?
 - merge sort
- câte instrucțiuni de salt avem?
 - 4
- predicția pentru fiecare?

```
while (na > 0 && nb > 0)
{
    if (*A++ <= *B++) {
        *C++ = *A++; --na;
    } else {
        *C++ = *B++; --nb;
    }
}

while (na > 0) {
    *C++ = *A++; --na;
}

while (nb > 0) {
    *C++ = *B++; --nb;
}
```

BRANCH PREDICTION, EX. 6

- **ce face algoritmul?**
 - merge sort
- **câte instrucțiuni de salt avem?**
 - 4
- **predicția pentru fiecare?**
 - Salt 1: sare mereu
 - Salt 2: în general, nu știm
 - Salt 3: sare mereu
 - Salt 4: sare mereu

```
while (na > 0 && nb > 0)
{
    if (*A++ <= *B++) {
        *C++ = *A++; --na;
    } else {
        *C++ = *B++; --nb;
    }
}

while (na > 0) {
    *C++ = *A++; --na;
}

while (nb > 0) {
    *C++ = *B++; --nb;
}
```

BRANCH PREDICTION, EX. 6

- ce face algoritmul?
 - merge sort
- câte instrucțiuni de salt avem?
 - 4
- predicția pentru fiecare?
 - Salt 1: sare mereu
 - Salt 2: în general, nu știm
 - Salt 3: sare mereu
 - Salt 4: sare mereu
- cum eliminăm Saltul 2?
 - $\text{int cmp} = (*A \leq *B)$
 - $\text{int min} = *B \wedge ((*B \wedge *A) \wedge (-\text{cmp}))$
 - $*C++ = \text{min}$
 - $A += \text{cmp}, na -= \text{cmp}$
 - $B += !\text{cmp}, nb -= !\text{cmp}$

```
while (na > 0 && nb > 0)
{
    if (*A++ <= *B++) {
        *C++ = *A++; --na;
    } else {
        *C++ = *B++; --nb;
    }
}

while (na > 0) {
    *C++ = *A++; --na;
}

while (nb > 0) {
    *C++ = *B++; --nb;
}
```

COD ASSEMBLY. EX. 7

```
        .globl f
f:
        movl    $1, %r8d
        jmp     .LBB0_1
.LBB0_6:
        incl    %r8d
.LBB0_1:
        movl    %r8d, %ecx
        imull   %ecx, %ecx
        movl    $1, %edx
.LBB0_2:
        movl    %edx, %edi
        imull   %edi, %edi
        movl    $1, %esi
        .align  16, 0x90
.LBB0_3:
        movl    %esi, %eax
        imull   %eax, %eax
        addl    %edi, %eax
        cmpl    %ecx, %eax
        je      .LBB0_7
        cmpl    %edx, %esi
        leal    1(%rsi), %eax
        movl    %eax, %esi
        jl      .LBB0_3
        cmpl    %r8d, %edx
        leal    1(%rdx), %eax
        movl    %eax, %edx
        jl      .LBB0_2
        jmp     .LBB0_6
.LBB0_7:
        pushq   %rax
.Ltmp0:
        movl    $.L.str, %edi
        xorl    %eax, %eax
        callq   printf
        movl    $1, %eax
        popq    %rcx
        retq

.L.str:
        .asciz  "%d %d\n"
        .size   .L.str, 7
```

COD ASSEMBLY. EX. 7

```
        .globl f
f:
        movl    $1, %r8d
        jmp     .LBB0_1
.LBB0_6:
        incl    %r8d
.LBB0_1:
        movl    %r8d, %ecx
        imull   %ecx, %ecx
        movl    $1, %edx
.LBB0_2:
        movl    %edx, %edi
        imull   %edi, %edi
        movl    $1, %esi
        .align  16, 0x90
.LBB0_3:
        movl    %esi, %eax
        imull   %eax, %eax
        addl    %edi, %eax
        cmpl    %ecx, %eax
        je      .LBB0_7
        cmpl    %edx, %esi
        leal    1(%rsi), %eax
        movl    %eax, %esi
        jl      .LBB0_3
        cmpl    %r8d, %edx
        leal    1(%rdx), %eax
        movl    %eax, %edx
        jl      .LBB0_2
        jmp     .LBB0_6
.LBB0_7:
        pushq   %rax
.Ltmp0:
        movl    $.L.str, %edi
        xorl    %eax, %eax
        callq   printf
        movl    $1, %eax
        popq    %rcx
        retq

.L.str:
        .asciz  "%d %d\n"
        .size   .L.str, 7
```

verifică $x^2 + y^2 = z^2$, cu condiția $x \leq y$

