

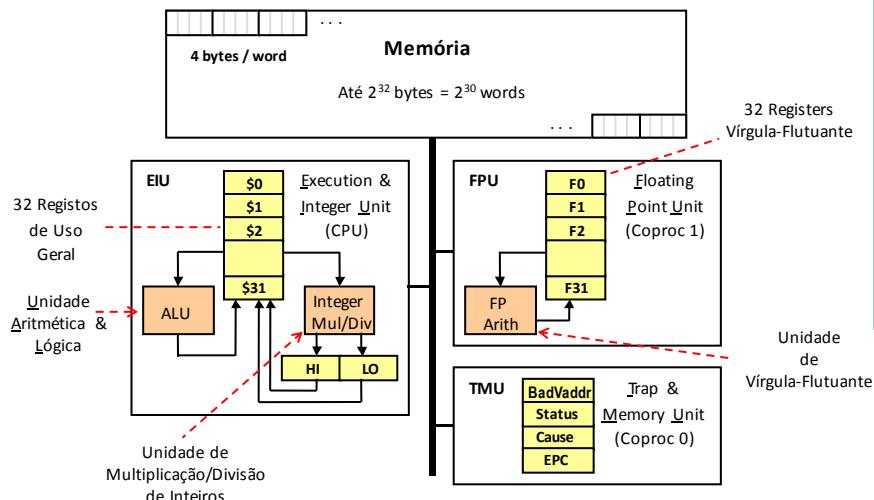
## Introdução à Arquitetura de Computadores

Aula 17

### Assembly 2: Instruções do µP MIPS (cont)

- Mais Instruções
  - Multiplicação/Divisão de Inteiros
  - 'Saltos' condicionais e incondicionais
- Estruturas de linguagens de Alto-Nível (C)
  - Controlo de fluxo de execução em ASM
    - Fluxo condicional: *if, if-else*
    - Ciclos iterativos: *while e for*

### 3 - Unidade de Multiplicação e Divisão (1) - µP MIPS



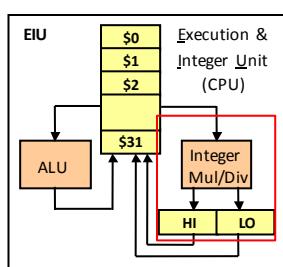
O CPU MIPS, para além da ALU e do Banco de Registros, inclui também uma unidade de Mul/Div de inteiros se 32bits.

### 3 - Unidade de Mult. e Divisão (2) - Registros LO e HI

- Registros especiais: LO(W), HI(GH)
- Multiplicação:  $32 \times 32$ , resultado: 64bits
  - **mult \$s0, \$s1**
    - Resultado de 64bits em {HI, LO}
- Divisão: 32-bits por 32-bits
  - **div \$s0, \$s1** ; numa só instrução!
    - Quociente em LO
    - Resto em HI
- Instruções de acesso aos registos LO/HI:
  - **mflo \$s2** (move from LO to \$s2 )
  - **mfhi \$s3** (move from HI to \$s3 )

### 3 - Unidade de Mult. e Divisão (3) - Exemplos

Unidade de **MUL-DIV** de inteiros:  
residente no módulo de CPU



Registros auxiliares: **HI** e **LO**

Instruções:

**mfhi** e **mflo** (from)  
**mthi** e **mtlo** (to)

#### Exemplo MULU:

Multiplicação (sem overflow) :

**mulu \$t1,\$t2,\$t3**

Sets:

**HI** to high-order 32bits,  
**LO** and **\$t1** to low-order 32bits  
of the product of \$t2 and \$t3.

#### Exemplo DIVU:

Divisão (sem overflow) :

**divu \$t1,\$t2 # \$t1/\$t2**

Sets:

**LO** to quotient  
**HI** to remainder  
**mflo \$s0 # \$s0 = quot = n/b**  
**mfhi \$s1 # \$s1 = rem = n%b**

### 3 - Instruções de 'Salto' (1) - Tipos

#### 7. Instruções de 'Salto'

- Permitem a execução de código duma forma não-sequencial. (i.e., a próxima instrução a ser executada não reside necessariamente, no endereço de memória igual a PC + 4 )
- Tipo de 'salto':

#### Condicional

- branch if equal (**beq**)
- branch if not equal (**bne**)

#### Incondicional

- jump (**j**)
- jump register (**jr**)
- jump and link (**jal**)

### 3 - Instruções de 'Salto' Condicional (1) - beq

```
# MIPS assembly - branch if equal
addi $s0, $0, 4          # $s0 = 0 + 4 = 4
addi $s1, $0, 1          # $s1 = 0 + 1 = 1
sll  $s1, $s1, 2          # $s1 = 1 << 2 = 4
beq  $s0, $s1, target    # branch is taken
addi $s1, $s1, 1          # not executed
sub   $s1, $s1, $s0        # not executed

target:                  # label
↑ add  $s1, $s1, $s0      # $s1 = 4 + 4 = 8
```

Os **Labels** (etiquetas) indicam o **endereço** de memória da instrução.

Não podem ser usadas palavras reservadas (e.g., uma instrução) e devem ter o sufixo ':' (dois pontos).

### 3 - Instruções de 'Salto' Condicional (2) - bne

```
# MIPS assembly - branch if not equal
addi    $s0, $0, 4      # $s0 = 0 + 4 = 4
addi    $s1, $0, 1      # $s1 = 0 + 1 = 1
sll     $s1, $s1, 2      # $s1 = 1 << 2 = 4
bne    $s0, $s1, target # branch not taken
addi    $s1, $s1, 1      # $s1 = 4 + 1 = 5
sub     $s1, $s1, $s0      # $s1 = 5 - 4 = 1

target:
add    $s1, $s1, $s0      # $s1 = 1 + 4 = 5
```

Abordaremos a codificação das instruções de 'salto' `beq` e `bne` na próxima aula, quando dermos os vários Modos de endereçamento, e.g., PC-Relativo e Pseudo-Directo.

### 3 - Instruções de 'Salto' Incondicional (1) - j

```
# MIPS assembly - j(ump)
addi $s0, $0, 4      # $s0 = 4
addi $s1, $0, 1      # $s1 = 1
j      target        # jump to target
sra     $s1, $s1, 2      # not executed
addi    $s1, $s1, 1      # not executed
sub     $s1, $s1, $s0      # not executed

target:
add    $s1, $s1, $s0      # $s1 = 1 + 4 = 5
```

`j` é uma instrução do tipo-J.

### 3 - Instruções de 'Salto' Incondicional (2) - jr

# MIPS assembly - jump register

```

0x000002000      addi $s0, $0, 0x2010
0x000002004      jr   $s0
0x000002008      addi $s1, $0, 1
0x00000200C      sra  $s1, $s1, 2
0x000002010      lw    $s3, 44($s1)

```

jr é uma instrução do tipo-R.

### 4 - Controlo de Fluxo de Execução em Assembly (1)

- **Statements:**

**if**

**if-else**

- **Loops:**

**while**

**for**

#### 4 - Execução condicional - If (1)

C Code

```
if (i == j)
    f = g + h;

f = f - i;
```

MIPS assembly code

```
# $s0 = f, $s1 = g, $s2 = h
# $s3 = i, $s4 = j
```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do μP MIPS (cont)

10/23

#### 4 - Execução condicional - If (2) - ASM

C Code

```
if (i == j)
    f = g + h;

f = f - i;
```

MIPS assembly code

```
# $s0 = f, $s1 = g, $s2 = h
# $s3 = i, $s4 = j
    bne $s3, $s4, EX      # if (i != j)
DO: add $s0, $s1, $s2      # f = g + h
#
EX: sub $s0, $s0, $s3      # f = f - i
```

Em C, a expressão (*statement*) condicional ( $f=g+h$ ) é executada testando se a condição lógica ( $i==j$ ) é verdadeira.

Em Assembly a condição lógica testada é a complementar ( $i \neq j$ ). Isto conduz a uma codificação mais eficiente (i.e., menos instruções Assembly).

Assembly tests opposite case ( $i \neq j$ ) of high-level code ( $i == j$ )

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do μP MIPS (cont)

11/23

#### 4 - Execução condicional - If (3) – ASM Alternativas

##### C Code

```
if (i == j)
    f = g + h;

f = f - i;
```

MIPS assembly code

```
# $s0 = f, $s1 = g, $s2 = h
# $s3 = i, $s4 = j
    bne $s3, $s4, EX      # if (i != j)
DO: add $s0, $s1, $s2      # f = g + h
#
EX: sub $s0, $s0, $s3      # f = f - i

# Alternativa menos eficiente
    beq $s3, $s4, DO      # if (i == j)
    j  EX                  # +1 jump!
DO: add $s0, $s1, $s2      # f = g + h
#
EX: sub $s0, $s0, $s3      # f = f - i
```

#### 4 - Execução condicional - If-else (1)

##### C Code

```
if (i == j)
    f = g + h;
else
    f = f - i;
```

##### MIPS assembly code

```
# $s0 = f, $s1 = g, $s2 = h
# $s3 = i, $s4 = j
```

## 4 - Execução condicional - If-else (2) - ASM

### C Code

```
if (i == j)
    f = g + h;
else
    f = f - i;
```

MIPS assembly code

```
# $s0 = f, $s1 = g, $s2 = h
# $s3 = i, $s4 = j
    bne $s3, $s4, L1
        add $s0, $s1, $s2
        j done ←
L1:   sub $s0, $s0, $s3
done:
```

Requere um 'j' no final do 'if' para saltar o bloco 'else'.

## 4 - Ciclos Iterativos - While (1)

### C Code

```
// determines the power of x
// such that 2^x = 128
int pow = 1;
int x = 0;

while (pow != 128) {
    pow = pow * 2;
    x = x + 1;
}
```

MIPS assembly code

```
# $s0 = pow, $s1 = x
```

O código Assembly dos ciclos de repetição é semelhante ao código dos if's com um jump para trás!

Conversão dum ciclo while num if com um salto para trás.

<pre>while ( i &lt; j ){     k++ ;     i = i * 2 ; }</pre>	<pre>W_LP: if ( i &lt; j ){     k++ ;     i = i * 2 ;     goto W_LP ; ← }</pre>
--	---

## 4 - Ciclos Iterativos - While (2)

```
C Code
// determines the power of x
// such that 2^x = 128
int pow = 1;
int x = 0;

while (pow != 128) {
    pow = pow * 2;
    x = x + 1;
}

// Convert while => if + goto
w_lp: if (pow != 128) {
    pow = pow * 2;
    x = x + 1;
    goto w_lp;
}
```

```
MIPS assembly code
# $s0 = pow, $s1 = x
addi $s0, $0, 1    # pow=1
add  $s1, $0, $0   # x=0
#
addi $t0, $0, 128
while: beq $s0, $t0, done
sll  $s0, $s0, 1    # pow*=2
addi $s1, $s1, 1    # x+=1
j    while
done:
```

Assembly tests for the opposite case (`pow == 128`) of the C code (`pow != 128`).

## 4 - Ciclos Iterativos - For (1)

```
for ( inicialização; condição; oper_iterativa ) {
    statement(s);
}
```

- **inicialização:** executada antes do *loop* começar
- **condição:** testada no início de cada iteração
- **operação iterativa:** executada no final de cada iteração
- **statement:** executado(s) sempre que a condição é satisfeita

O ciclo **for** é semelhante ao ciclos **while** com a vantagem de incluir uma variável de controlo do número de iterações.

## 4 - Ciclos Iterativos - For (2)

```
C Code
// add the numbers from 0 to 9
int sum = 0;
int i;

for (i=0; i!=10; i = i+1) {
    sum = sum + i;
}
```

```
MIPS assembly code
# $s0 = i, $s1 = sum
```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do µP MIPS (cont)

18/23

## 4 - Ciclos Iterativos - For (3)

```
C Code
// add the numbers from 0 to 9
int sum = 0;
int i;

for (i=0; i!=10; i = i+1) {
    sum = sum + i;
}
```

```
MIPS assembly code
# $s0 = i, $s1 = sum
    addi $s1, $0, 0
    add $s0, $s0, $0
#
    addi $t0, $0, 10
for:   beq $s0, $t0, done
        add $s1, $s1, $s0
        addi $s0, $s0, 1 # i++
        j   for
done:
```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do µP MIPS (cont)

19/23

## 5 - Comparação: Set on Less Than (SLT) - (1)

Até aqui usamos só as instruções **beq** e **bne** para testar a igualdade ou a desigualdade e saltar para um dado *label*.

Existe ainda a instrução **slt** para comparar grandezas. As sintaxe e significado são:

```
slt    $r1, $r2, $r3  # $r1 = $r2 < $r3 ? 1 : 0
        ($r1 é '1' caso $r2 < $r3 e '0' caso contrário.)
```

A instrução **slt** é sempre seguida dum **beq** ou **bne** para testar o resultado e saltar.

De facto, as pseudo-instruções de salto **blt**, **bgt**, **ble**, **bge**, etc - são implementadas, pelo *assembler*, com recurso à instrução **slt**. Por exemplo, a instrução **bge**:

```
bge    $r1, $r2, LABEL  # jump to LABEL if $r1 >= $r2
```

É convertida da seguinte maneira:

```
slt    $r3, $r1, $r2    # $r3 = $r1 < $r2 ? 1 : 0
beq    $r3, $0, LABEL
```

## 5 - Comparação: Set on Less Than (SLT) - (2)

C Code	MIPS assembly code
--------	--------------------

```
// add the powers of 2
// from 1 to 100
int sum = 0;
int i;

for (i=1;i < 101;i = i*2) {
    sum = sum + i;
}
```

C Code	MIPS assembly code
--------	--------------------

```
# $s0 = i, $s1 = sum
```

## 5 - Comparação: Set on Less Than (SLT) - (3)

```
C Code
// add the powers of 2
// from 1 to 100
int sum = 0;
int i;

for (i=1; i < 101; i = i*2) {
    sum = sum + i;
}
```

O loop termina quando  $i \geq 101$

```
MIPS assembly code
# $s0 = i, $s1 = sum
addi $s1,$0,0      # sum = 0
addi $s0,$0,1      # i = 0
addi $t0,$0,101    # $t0 = 101
bge $s0,$t0,done # pseudo-instr.
loop: slt  $t1,$s0,$t0 # $t1 = ($s0<$t0)?1:0
beq  $t1,$0,done # if($t1==0) done
add  $s1,$s1,$s0 # sum = sum + i
sll  $s0,$s0,1    # i = i*2
j     loop
done:
```

$\boxed{\$t1 = 1 \text{ if } i < 101}$

Note-se que a instrução **slt** seguida do **beq** implementa a pseudo-instrução **bge**. De fato, no MARS podemos usar diretamente **bge** em vez de **slt + beq**!

## 5 - Set on Less Than Immediate (SLTI) - Tipo-I

```
C Code
// add the powers of 2 from 1
// to 100
int sum = 0;
int i;

for (i=1; i < 101; i = i*2) {
    sum = sum + i;
}
```

```
MIPS assembly code
# $s0 = i, $s1 = sum
addi $s1,$0,0
addi $s0,$0,1
#addi $t0,$0,101
loop: slti $t1,$s0,101
beq $t1,$0,done
add $s1,$s1,$s0
sll $s0,$s0,1
j loop
done:
```

$\boxed{\$t1 = 1 \text{ if } i < 101}$

Para além da **slt** e **slti** existem ainda as variantes **unsigned**, **sltu** e **sltiu**, para comparar grandezas sem sinal!

**Exemplo:** **slti \$t1, \$0, -1** e **sltiu \$t1, \$0, -1**, dão resultados diferentes, porquê?