



# **Resumo - Aula 4**

## **Arquitetura MIPS**

**Prof. Sérgio Ronaldo**

# Sumário

- Arquitetura MIPS (Cap. 2 - Patterson)

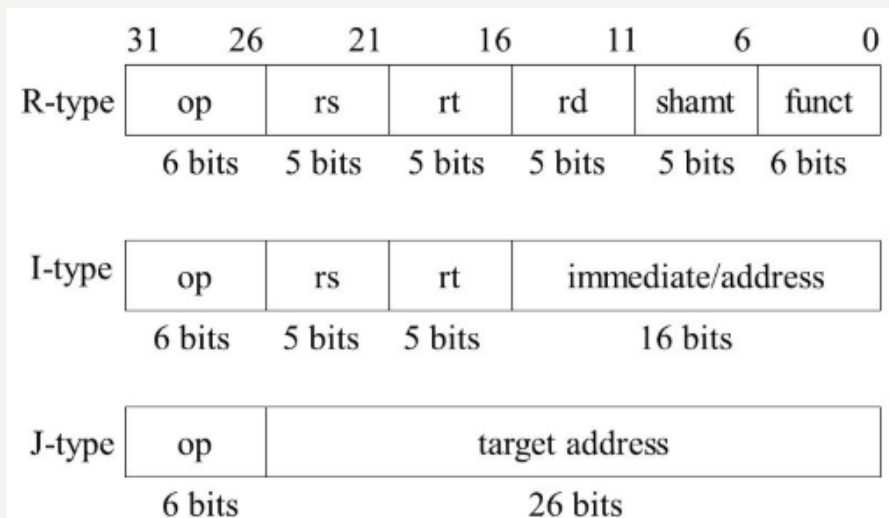
# Conjunto de Instruções

- Os três formatos usados para o conjunto de instrução do núcleo:

Tipo R - opcode (6) rs (5) rt (5) rd (5) shamt (5) funct (6)

Tipo I - opcode (6) rs (5) rt (5) imediato (16)

Tipo J - opcode (6) endereço (26)



# Conjunto de Instruções

- Instrução é uma palavra da linguagem de máquina
- ISA (Instruction Set Architecture)
  - Conjunto de instruções de uma máquina
- ISA MIPS
  - 3 formatos de instruções
  - instruções de 3 operandos

Programa em C	Assembly MIPS
<b>a = b + c;</b> <b>d = a - c;</b>	<b>add a,b,c</b> <b>sub d,a,c</b>
<b>f = ( g + h ) - ( i + j );</b>	<b>add t0,g,h</b> <b>add t1,i,j</b> <b>sub f,t0,t1</b> <b>o compilador cria t0 e t1 .</b>

# Conjunto de Instruções

- Operandos
  - No MIPS os operandos das instruções são registradores
    - 32 registradores de 32 bits

Programa em C	Assembly MIPS
$f = (g + h) - (i + j);$	<code>add \$t0,\$s1,\$s2</code> <code>add \$t1,\$s3,\$s4</code> <code>sub \$s0,\$t0,\$t1</code>

# Conjunto de Instruções

- Load e Store
  - lw : instrução de movimentação de dados da memória para registrador (load word )
    - Sintaxe: lw \$destino, deslocamento(\$origem)

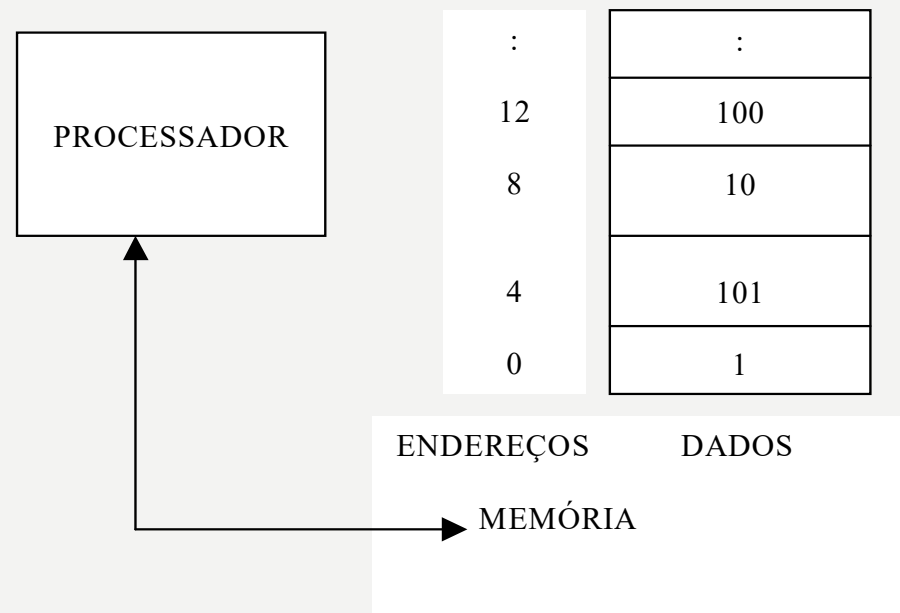
```
lw $r1, 4($r2) # Load Word: Esta instrução carrega uma palavra (estrutura de 4 bytes)
                # localizada no endereço representado pela soma do valor
                # armazenado no registrador $r2 mais 4. O resultado é armazenado em $r1.
```

- sw: instrução de movimentação de dados do registrador para a memória (store word )
  - Sintaxe: sw \$fonte, deslocamento(\$origem)

```
sw $r1, 4($r2) # Store Word: Esta instrução carrega uma palavra (estrutura de 4 bytes)
                # localizada no registrador $r1 e armazena no endereço representado
                # pela soma do valor armazenado no registrador $r2 mais 4.
```

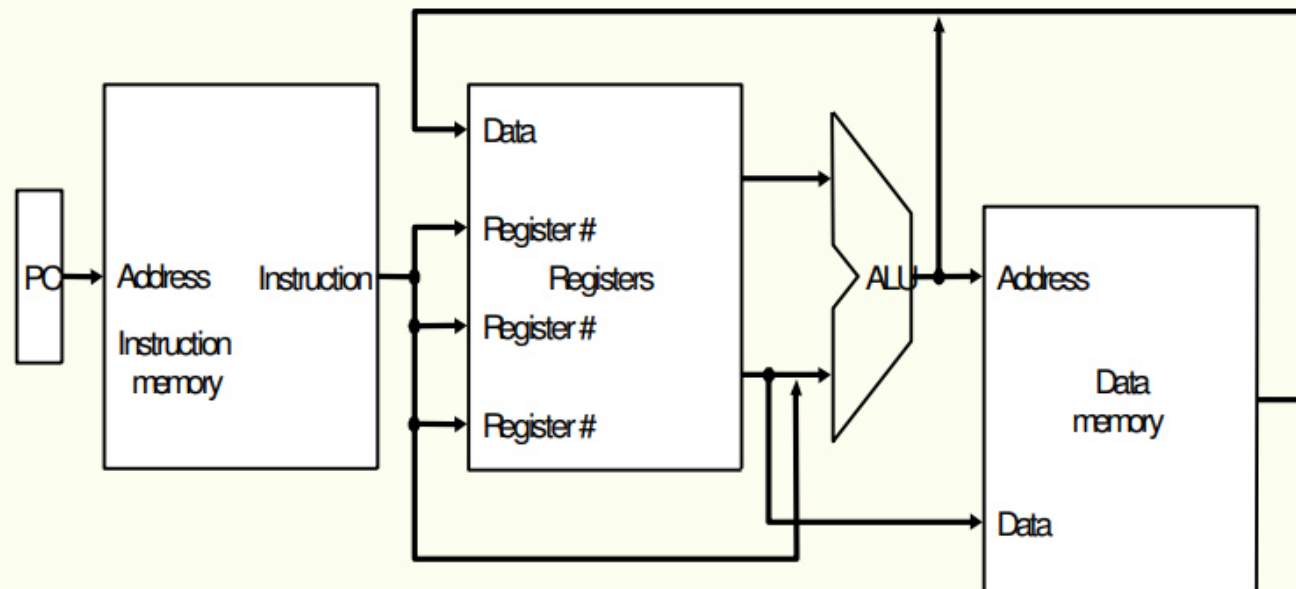
# Memória de Programa

- No MIPS a memória é organizada em bytes, embora o endereçamento seja em palavras de 4 bytes (32 bits)



# Implementação MIPS

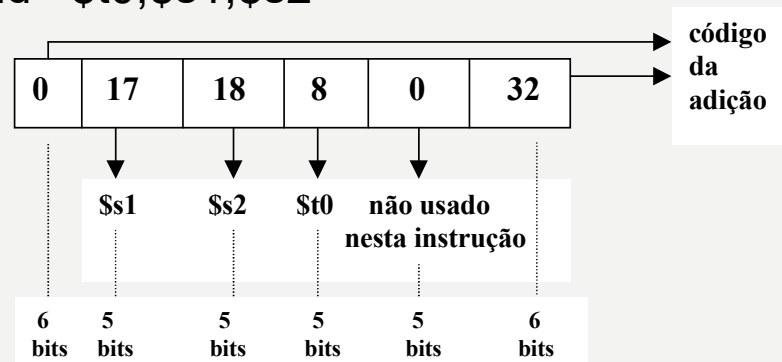
## Implementação do MIPS – visão em alto nível





# Formato da Instrução R

- Formato da instrução add \$t0,\$s1,\$s2



- Formato das instruções tipo R (R-type) e seus campos

op	rs	rt	rd	shamt	funct
----	----	----	----	-------	-------

op → operação básica da instrução (opcode)  
rs → o primeiro registrador fonte  
rt → o segundo registrador fonte  
rd → o registrador destino  
shamt → shift amount, para instruções de deslocamento  
funct → function. Seleciona variações das operação especificada pelo opcode

# Formato da Instrução I

- Formato das Instruções tipo I (I-type)

op	rs	rt	endereço
----	----	----	----------

- Exemplo de instruções I-type
  - lw \$t0, 32(\$s3)
- Codificação de Instruções MIPS

Instrução	Formato	Op	rs	rt	rd	Shamt	func	end.
Add	R	0	reg	reg	reg	0	32	n.d
Sub	R	0	reg	reg	reg	0	34	n.d
Lw	I	35	reg	reg	n.d.	n.d	n.d	end.
Sw	I	43	reg	reg	n.d	n.d	n.d	end.

# Formato da Instrução I

- Mostre o código assembly do MIPS e o código de máquina para o seguinte comando em C: “A[300] = h + A[300];”, onde \$t1 tem o endereço base do vetor A e \$s2 corresponde a h.
- Considere que o dado ocupe

```
lw    $t0,1200($t1) # $t0 recebe A[300]
add   $t0,$s2,$t0    # $t0 recebe h + A[300]
sw    $t0,1200($t1) # A[300] recebe h + A[300]
```

- Linguagem de máquina

Op	rs	rt	rd	end/shamt	funct
35	9	8	1200		
0	18	8	8	0	32
43	9	8	1200		

# Formato da Instrução J

- **Instruções de desvio condicional**
- beq registrador1, registrador2, L1
  - se o valor do registrador1 for igual ao do registrador2 o programa será desviado para o label L1  
( beq = branch if equal).

```
beq $r1, $r2, DESTINO
```

- bne registrador1, registrador2, L1
  - se o valor do registrador1 não for igual ao do registrador2 o programa será desviado para o label L1
  - ( bne = branch if not equal).

```
bne $r1, $r2, DESTINO
```

# Formato da Instrução J

Exemplo - Compilando um comando IF.

Seja o comando abaixo:

```
    if ( i == j ) go to L1;  
    f = g + h;  
L1: f = f - i;
```

Supondo que as 5 variáveis correspondam aos registradores \$s0..\$s4, respectivamente, como fica o código MIPS para o comando?

Solução

```
    beq  $s3,$s4,L1    # vá para L1 se i = j  
    add  $s0,$s1,$s2    # f = g + h, executado se i != j  
L1:  sub  $s0,$s0,$s3    # f = f - i, executado se i = j
```

# Formato da Instrução J

- J L1

- quando executado faz com que o programa seja desviado para L1

j ENDEREÇO

Exemplo : Seja o comando abaixo

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

Solução

```
        bne $s3,$s4,Else    # vá para Else se i != j
        add $s0,$s1,$s2     # f = g + h, se i == j
        j Exit              # vá para Exit
Else:    sub $s0,$s1,$s2     # f = g - h, se i != j
Exit:
```