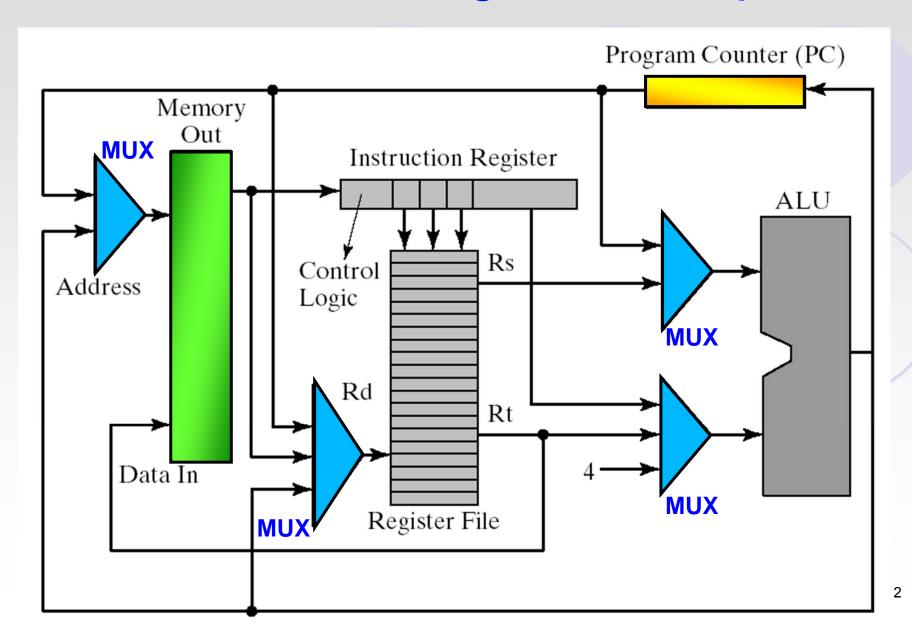
### Sistemas Processadores e Periféricos Aula 2 - Revisão

Prof. Frank Sill Torres

DELT – Escola de Engenharia

UFMG

# Arquitetura MIPS :: Diagrama simplificado



## Convenção de uso dos registradores

Registrador	Número	Uso		
\$zero	0	Valor constante igual a zero		
\$v0-\$v1	2-3	Retorno de funções		
\$a0-\$a3	4-7	Argumentos de funcoes		
\$t0-\$t7	8-15	Temporários, não precisam ser salvos		
\$s0-\$s7	16-23	Salvos por uma função chamada		
\$t8-\$t9	24-25	Mais temporários		
\$gp	28	Apontador global		
\$sp	29	Apontador de pilha		
\$fp 30 Apontador de		Apontador de quadro		
<b>\$ra</b> 31		Endereço de retorno		

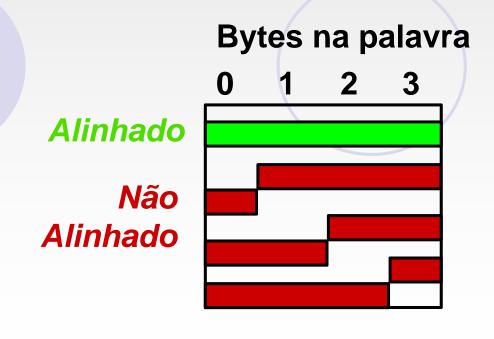
#### Princípios de projeto MIPS

- 1. Simplicidade favorece regularidade
- 2. Menor significa mais rápido
- 3. Agilize os casos mais comuns

# Instruções MIPS :: Armazenamento na memória

- O espaço de endereçamento de memória do MIPS é de 2<sup>30</sup> palavras (de 32 bits)
- MIPS exige que todas as palavras comecem em endereços que são múltiplos de 4 bytes

endereço	dados
0	100
4	10
8	101
12	1
	i
4294967292	77



# Instruções MIPS :: Armazenamento na memória

- Big endian byte mais à esquerda marca endereço da palavra
- Little endian byte mais à direita marca endereço da palavra
- Exemplo: palavra = 6151CE94<sub>h</sub>, endereço = 0F40

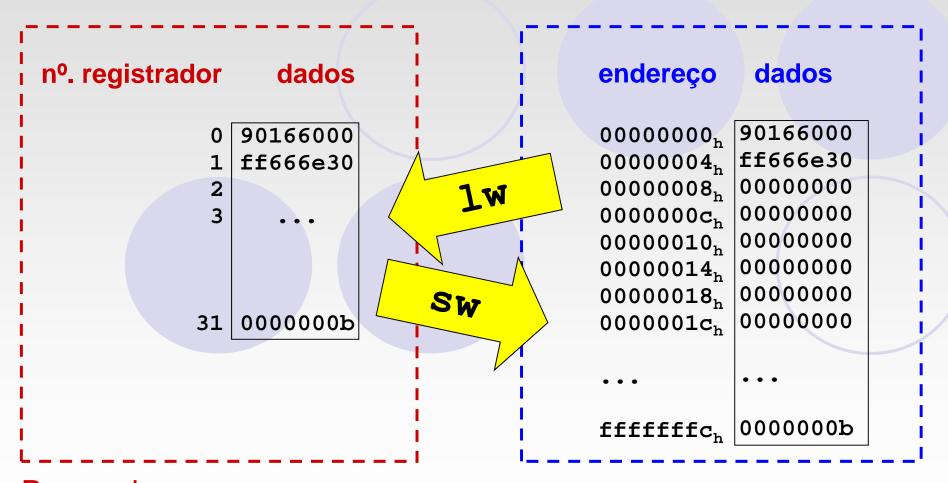
#### 1) Big Endian:

0F40	61	51	CE	94
0F44	00	00	00	00

#### 2) Little Endian:

0F40	94	CE	51	61
0F44	00	00	00	00

# Instruções MIPS :: Instruções de transferência de dados

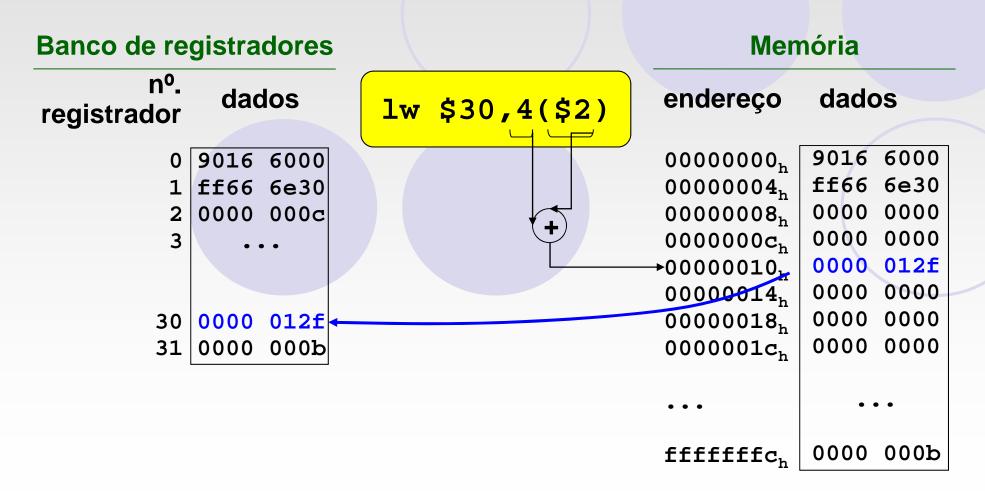


Banco de Registradores

Memória

#### :: Instruções de transferência de dados

#### Load word (lw)



# Representando instruções no computador

Formato registrador (R)

Op-Code	Rs	Rt	Rđ	Shamt	Function Code
000000	sssss	ttttt	ddddd	00000	ffffff

Formato imediato (I)

Op-Code	Rs	Rt	Immediate
ffffff	sssss	ttttt	11111111111111

Formato jump (J)

```
Op-Code Target

00001f tttttttttttttttttttttt
```

#### Lei de Amdahl

"O maior aumento de desempenho possível introduzindo melhorias numa determinada característica é limitado pela percentagem em que essa característica é utilizada"

Tempo de execução (Tex) após melhoria = 
$$\frac{T_{ex} \text{ afetado pela melhoria}}{Quantidade da melhoria} + T_{ex} \text{ não-afetado}$$

$$T_{novo} = \frac{F \cdot T_{velho}}{S} + (1 - F) \cdot T_{velho} = T_{velho} \left[ \frac{F}{S} + (1 - F) \right]$$

$$Melhoria_{global} = \frac{T_{velho}}{T_{novo}} = \frac{1}{\frac{F}{S} + (1 - F)}$$

# Sistemas Processadores e Periféricos Aula 3 - Conjunto de Instruções MIPS II

Prof. Frank Sill Torres

DELT – Escola de Engenharia

UFMG

- Transferência de Dados
- Lógicas
- Controle
- Suporte a procedimentos

# Instruções MIPS :: Instruções Lógicas

Operação lógica	Instrução MIPS	Significado
Shift à esquerda	sll	Shift left logical
Shift à direita	srl	Shift right logical
AND bit a bit	and, andi	E
OR bit a bit	or, ori	OR
NOR bit a bit	nor	NOR

## Instruções MIPS :: Instruções Lógicas

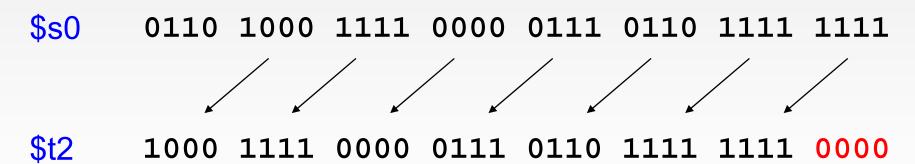
- Operações de deslocamento (shift)
  - Deslocam todos os bits de uma palavra para esquerda ou direita, preenchendo os bits vazios com zero (não cíclico)
  - São instruções do tipo R (registrador)
  - A quantidade de bits a serem deslocados é especificada pelo campo shamt (shift amount)

#### :: Instruções Lógicas

shift left logical (s11)

```
sll $t2, $s0, 4  # $t2 ← $s0 << 4
```

#### Conteúdo:



### :: Instruções Lógicas

shift left logical (s11)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct
0	0	16	10	4	0
sll		\$80	\$t2	shamt	sll

000000 000000	10000	01010	00100	000000
---------------	-------	-------	-------	--------

#### :: Instruções Lógicas

shift right logical (srl)

```
srl $t2, $s0, 8 # $t2 ← $s0 >> 8
```

#### Conteúdo:

\$s0 0110 1000 1111 0000 0111 0110 1111 1111 \$t2 0000 0000 0110 1000 1111 0000 0111 0110

### :: Instruções Lógicas

shift right logical (srl)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct
0	0	16	10	8	2
srl		\$80	\$t2	shamt	srl

000000 00000 100	000 01010	01000	000010
------------------	-----------	-------	--------

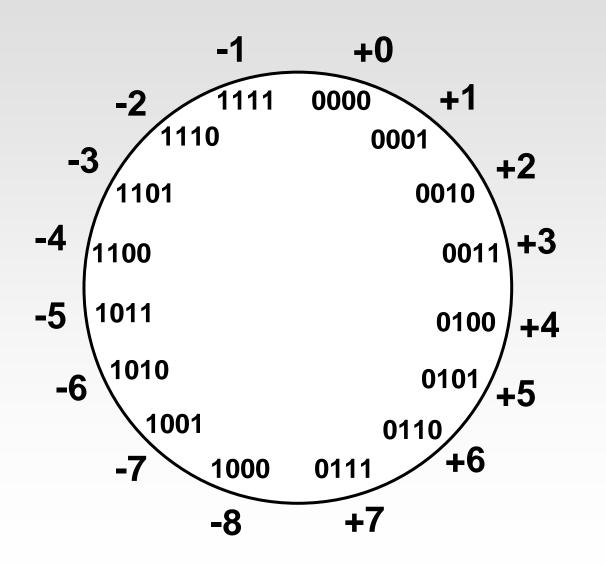
#### :: Instruções Lógicas

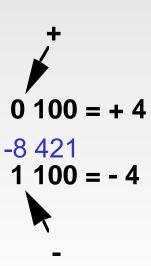
- shift right arithmetic (sra)
  - O Desloca bits à direita, preservando o sinal (compl. a 2)
  - O Deslocamento de n bits corresponde à divisão por 2<sup>n</sup>
  - O Dica: para divisões com valores de tipo integer

```
sra $t2, $s0, 4  # $t2 ← $s0 >> 4
```

#### Conteúdo:

## :: Revisão - Complemento a 2





# Instruções MIPS :: Instruções Lógicas

shift right arithmetic (sra)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct
0	0	16	10	4	3
sra		\$80	\$t2	shamt	sra

#### :: Instruções Lógicas

AND bit a bit (and)

```
and $t0, $t1, $t2  # $t0 ← $t1 & $t2
```

#### Conteúdo:

```
$t1 0000 0000 1111 0000 0000 0110 0000 1111
$t2 0000 0000 0110 0000 0000 0000 0000 1110
$t0 0000 0000 0110 0000 0000 0000 0000 1110
```

#### :: Instruções Lógicas

AND bit a bit (and)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct
0	9	10	8	0	(24) <sub>h</sub>
and	\$t1	\$t2	\$t0		and

#### :: Instruções Lógicas

OR bit a bit (or)

```
or $t0, $t1, $t2  # $t0 ← $t1 | $t2
```

#### Conteúdo:

```
$t1 0000 0000 1111 0000 0000 0110 0000 1111
$t2 0000 0000 0110 0000 0000 0000 0000 1110
$t0 0000 0000 1111 0000 0000 0110 0000 1111
```

### :: Instruções Lógicas

OR bit a bit (or)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct
0	9	10	8	0	(25) <sub>h</sub>
or	\$t1	\$t2	\$t0		or

## Instruções MIPS :: Instruções Lógicas

- NOR bit a bit (nor)
  - A operação NOT (negação) tem apenas um operando

- Para acompanhar o formato de dois operandos, a instrução NOR foi projetada no lugar do NOT
- Se um operando for zero, NOR é equivalente ao NOT:
  - A NOR 0 = NOT (A OR 0) = NOT (A)

### :: Instruções Lógicas

NOR bit a bit (nor)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct	
0	9	0	8	0	(27) <sub>h</sub>	
nor	\$t1	\$zero	\$t0		nor	

000000 01001	00000	01000	00000	100111
--------------	-------	-------	-------	--------

#### :: Instruções Lógicas

XOR bit a bit (xor)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct	
0	9	10	8	0	(26) <sub>h</sub>	
xor	\$t1	\$t2	\$t0		xor	

### :: Instruções Lógicas

AND imediato (andi)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	immediate
(C) <sub>h</sub>	9	8	40
andi	\$t1	\$t0	constante

001100 01001 01000	000000000101000
--------------------	-----------------

### :: Instruções Lógicas

OR imediato (ori)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	immediate
(D) <sub>h</sub>	9	8	40
ori	\$t1	\$t0	constante

001101 01001 01000	000000000101000
--------------------	-----------------

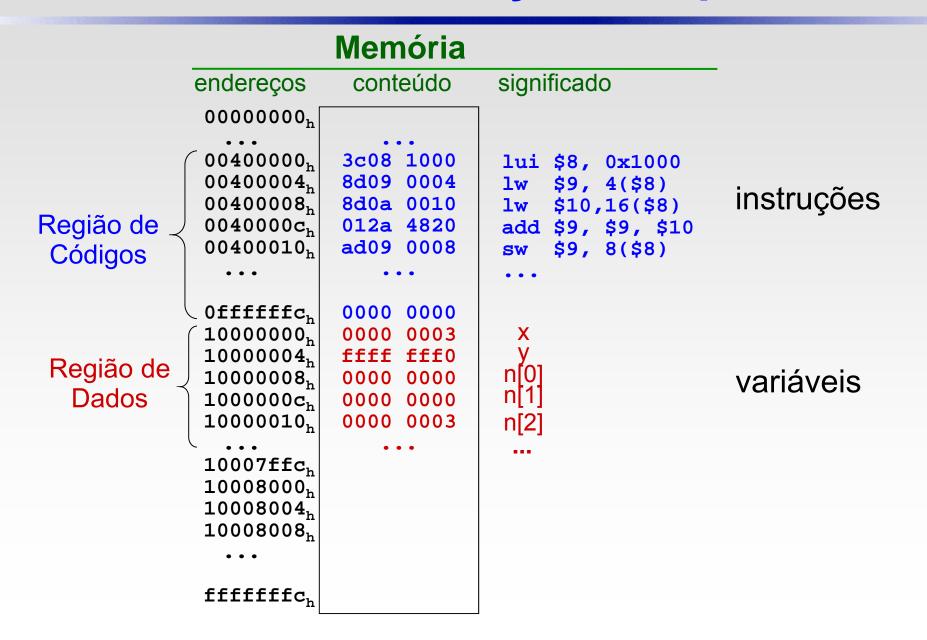
# Instruções MIPS :: Instruções Lógicas :: Resumo

Categoria	Nome	Exemplo	Operação	Comentários
lógicas	or	or \$8, \$9, \$10	\$8 = \$9  or  \$10	
	and	and \$8, \$9, \$10	\$8 = \$9  and  \$10	
	xor	xor \$8, \$9, 40	\$8 = \$9  xor  40	
	nor	nor \$8, \$9, \$10	\$8 = \$9  nor \$10	
	andi	andi \$8, \$9, 5	\$8 = \$9  and  5	Imediato em 16 bits
	ori	ori \$8, \$9, 40	\$8 = \$9  or  40	Imediato em 16 bits
	sll	sll \$8, \$9, 10	\$8 = \$9 << 10	Desloc. ≤ 32
	srl	srl \$8, \$9, 5	\$8 = \$9 >> 5	Desloc. ≤ 32
	sra	srl \$8, \$9, 5	\$8 = \$9 >> 5	Desloc. ≤ 32, preserva sinal

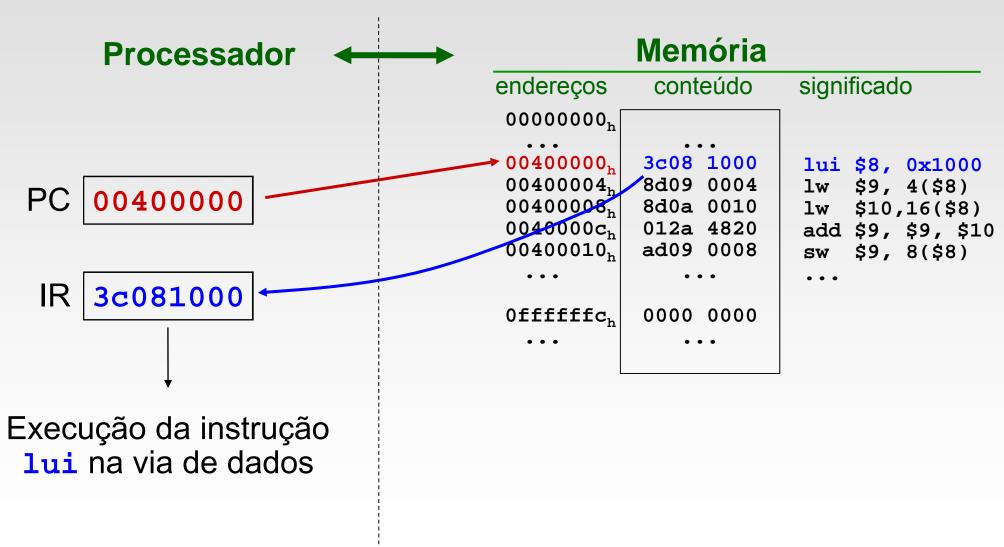
Tabela 2.3: Operações Aritméticas do MIPS

- Transferência de Dados
- Lógicas
- Controle
- Suporte a procedimentos

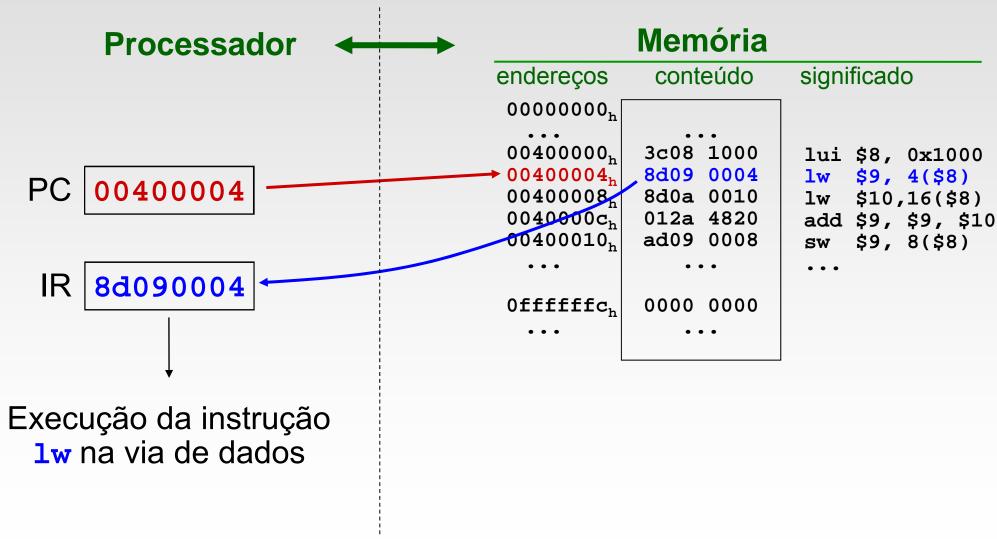
#### :: Processando instruções sequenciais



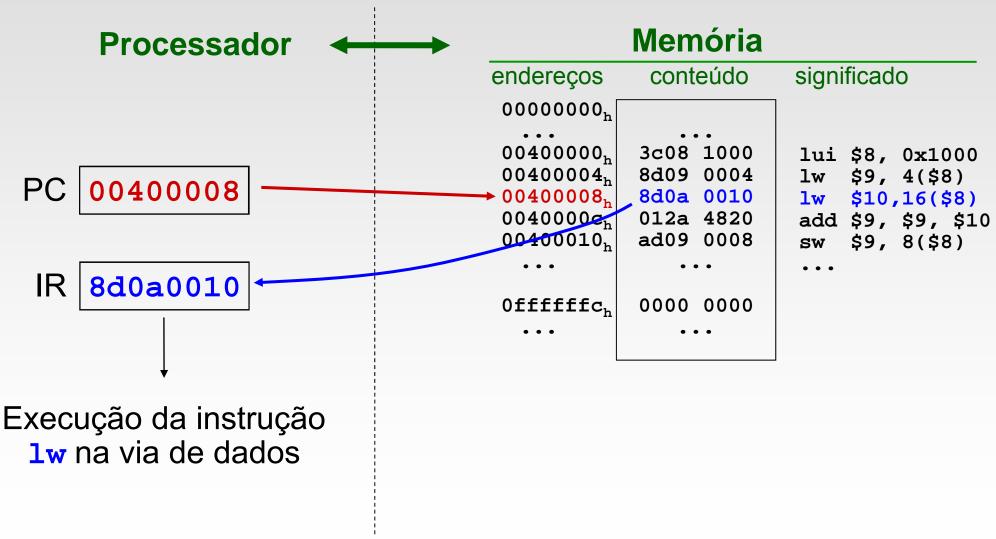
#### :: Processando instruções seqüenciais



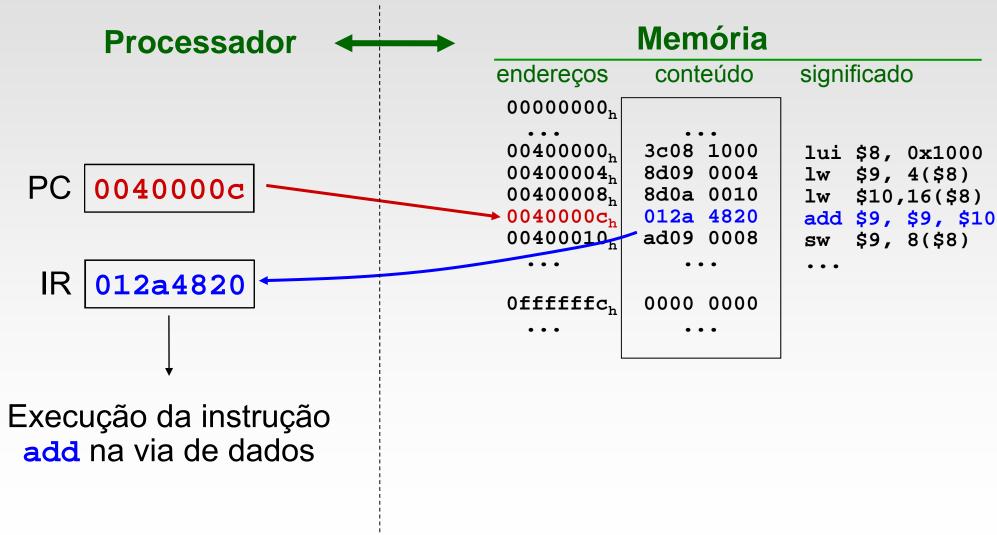
#### :: Processando instruções seqüenciais



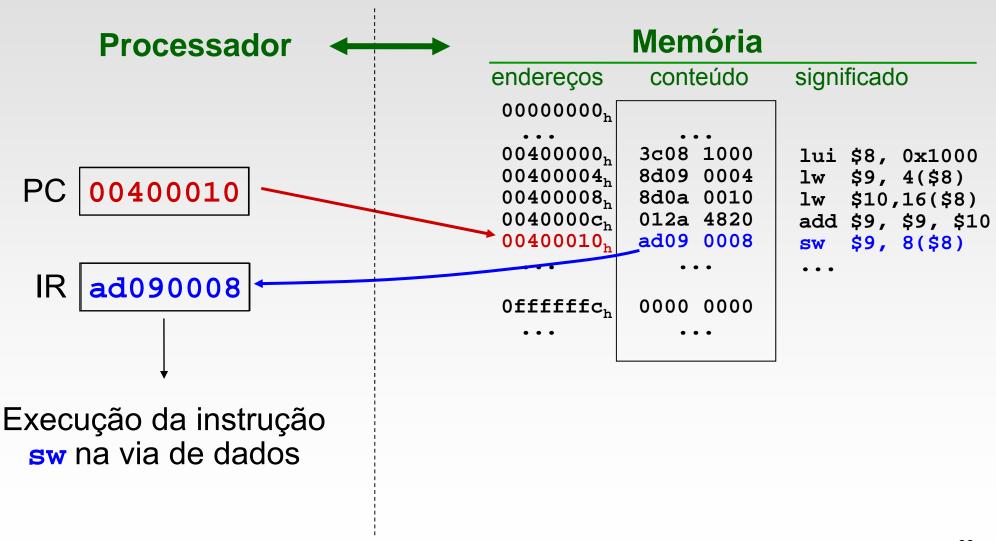
#### :: Processando instruções seqüenciais



#### :: Processando instruções seqüenciais



#### :: Processando instruções seqüenciais



- Instruções para tomada de decisão
  - O Alteram o fluxo de controle do programa
  - Alteram a "próxima" instrução a ser executada

- Instruções de controle:
  - Salto condicional
  - Salto incondicional

- Instruções MIPS para salto condicional:
  - Branch on equal (beq)
  - Branch on not equal (bne)
  - Set on less than (slt)
  - Set on less than immediate (slti)

- Instruções MIPS para salto incondicional:
  - jump (j)

- Branch on not equal (bne)
  - O Desvia o programa para < label 1> se \$t0 != \$t1

```
bne $t0, $t1, label1 #if ($t0 != $t1) goto label1
```

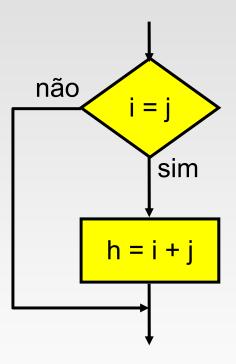
- Branch on equal (beq)
  - O Desvia o programa para < label2> se \$t0 == \$t1

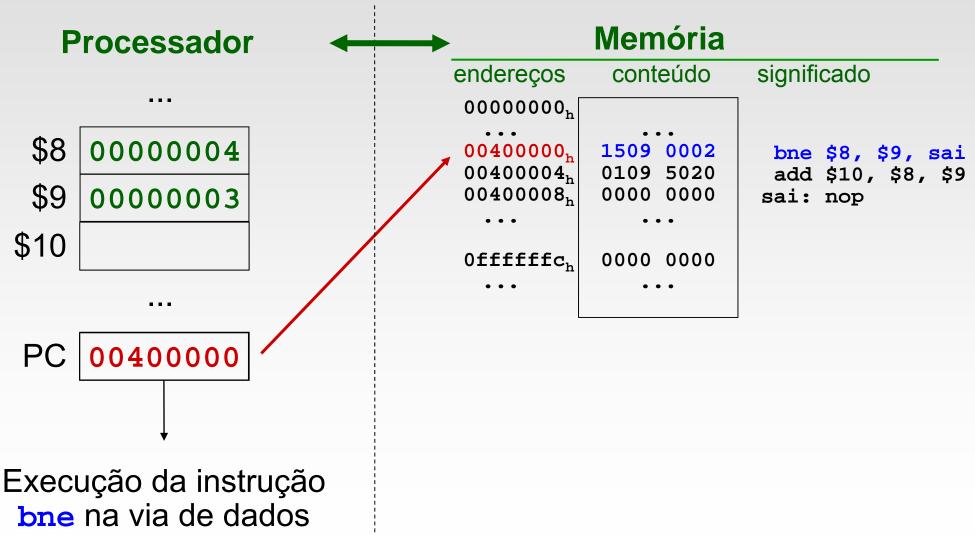
```
beq $t0, $t1, label2 #if ($t0 == $t1) goto label2
```

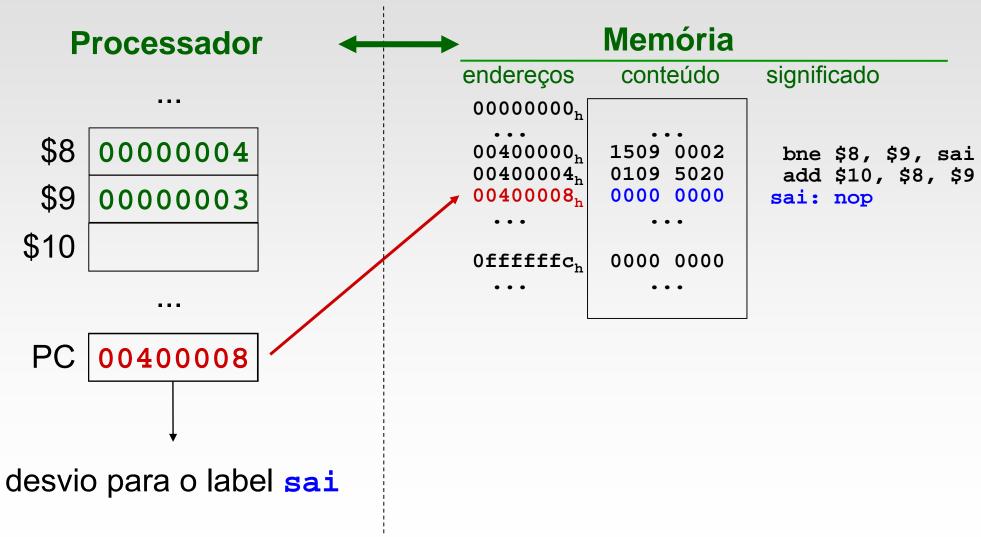
## :: Instruções de controle :: Ex 01

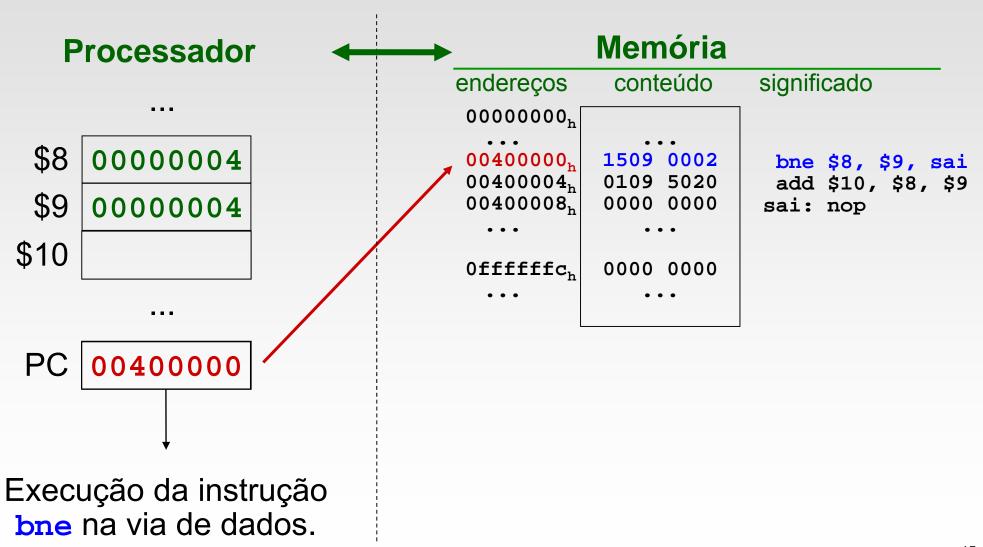
Exemplo

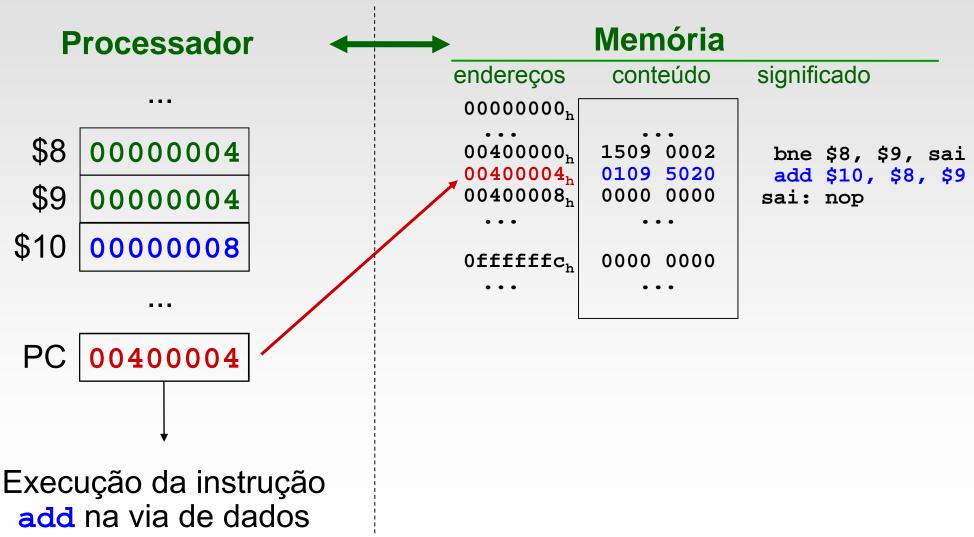
```
bne $8, $9, sai
  add $10, $8, $9
sai: nop
```

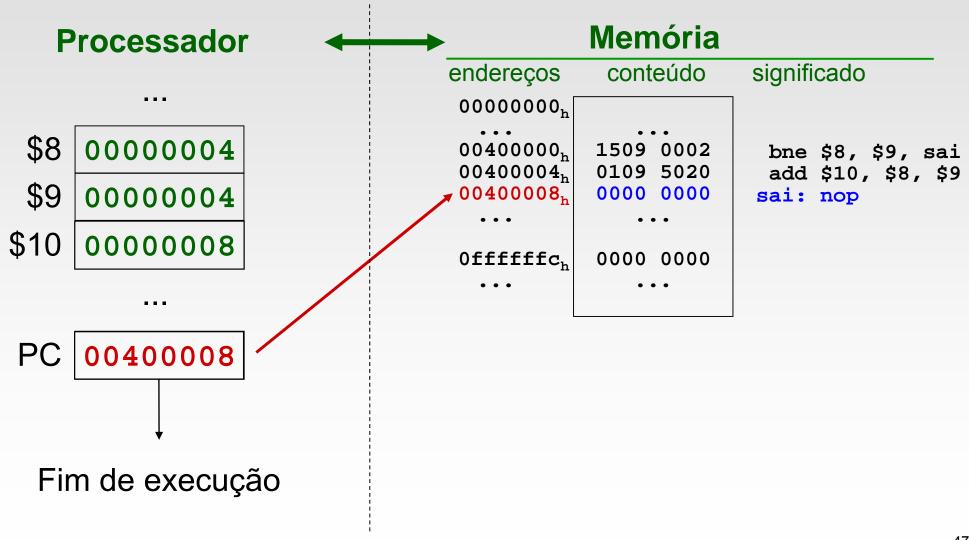












### :: Instruções de controle :: Formato

Branch on not equal (bne)

bne \$t0, \$t1, label

Instrução (decimal):

op	rs	rt	immediate	
5	8	9		
bne	<b>\$</b> t0	\$t1	n°. words saltadas	

Instrução (binário):

000101 01000 01001	xxx (16 bits)
--------------------	---------------

### :: Instruções de controle :: Formato

Branch on equal (beq)

```
beq $t0, $t1, label
```

Instrução (decimal):

op	rs	rt	immediate	
4	8	9		
beq	\$t0	\$t1	n°. words saltadas	

Instrução (binário):

000100 01000 01001 xxx (16 bits)	000100 0
----------------------------------	----------

#### :: Instruções de controle :: Formato

- As instruções de desvio condicional armazenam, no campo immediate, a quantidade de palavras (words) que devem ser saltadas para chegar 'a instrução marcada pelo label (rótulo)
- Um número positivo indica que o salto deve ser no sentido para frente (até o fim do código)
- Um número negativo indica que o salto deve ser no sentido para trás (até o início do código)

- Set on less than (slt)
  - Compara dois registradores

```
slt $s1, $s2, $s3 #if ($s2 < $s3) $s1 = 1
#else $s1 = 0
```

- Set on less than immediate (slti)
  - Compara um registrador e uma constante

```
slti $s1, $s2, 100 #if ($s2 < 100) $s1 = 1
#else $s1 = 0</pre>
```

- Instruções do tipo "Set on less than" combinadas com instruções do tipo "Branch" permitem criar todas as condições relativas:
  - o igual
  - o diferente
  - o maior
  - o maior ou igual
  - o menor
  - o menor ou igual

## :: Instruções de controle

#### Jump (j)

 Desvio incondicional para um endereço de memória apontado por um label

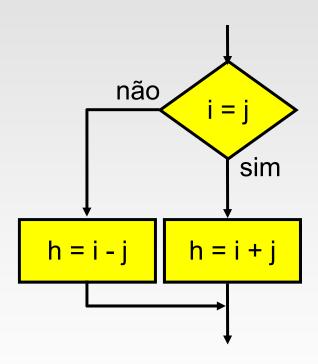
```
j label
```

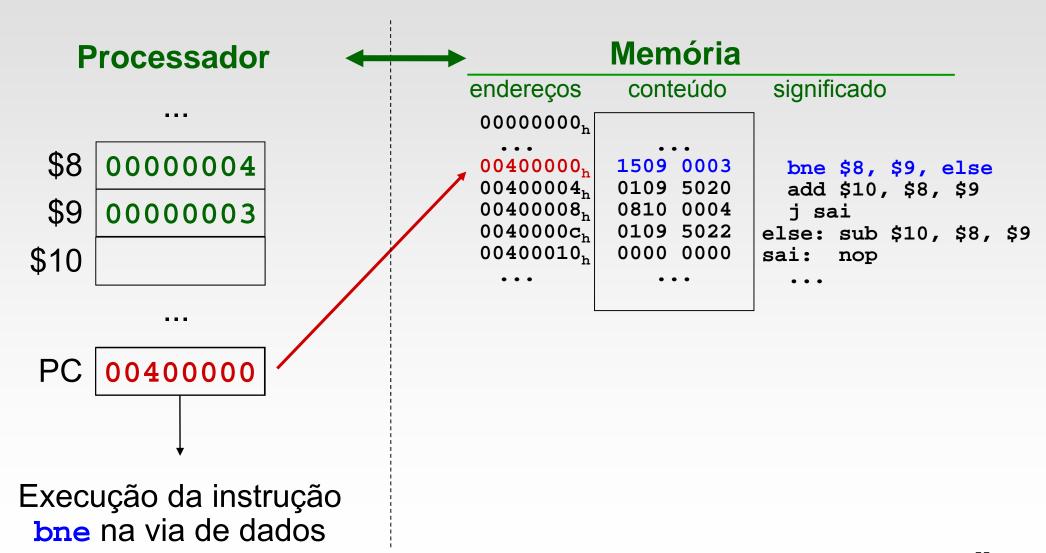
- Instruções do tipo branch indicam desvio da sequência do programa mediante análise de uma condição
- Instruções do tipo jump indicam desvio incondicional da sequência do programa

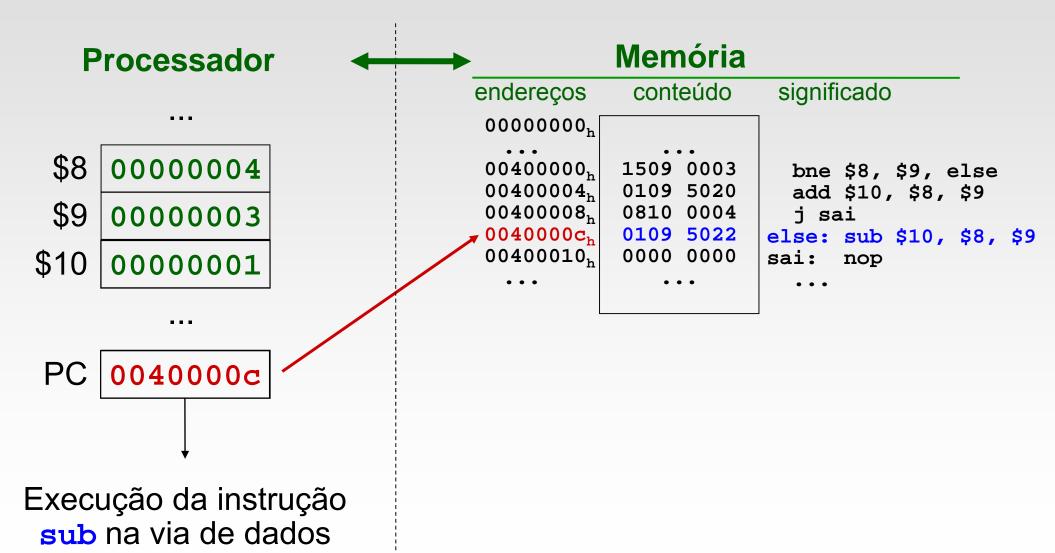
# :: Instruções de controle :: Ex 02

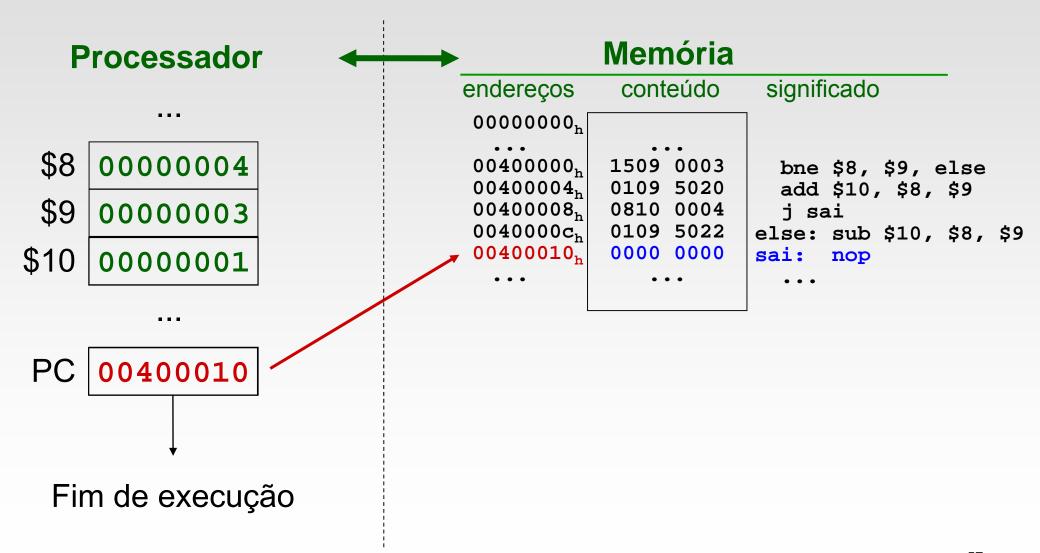
Exemplo

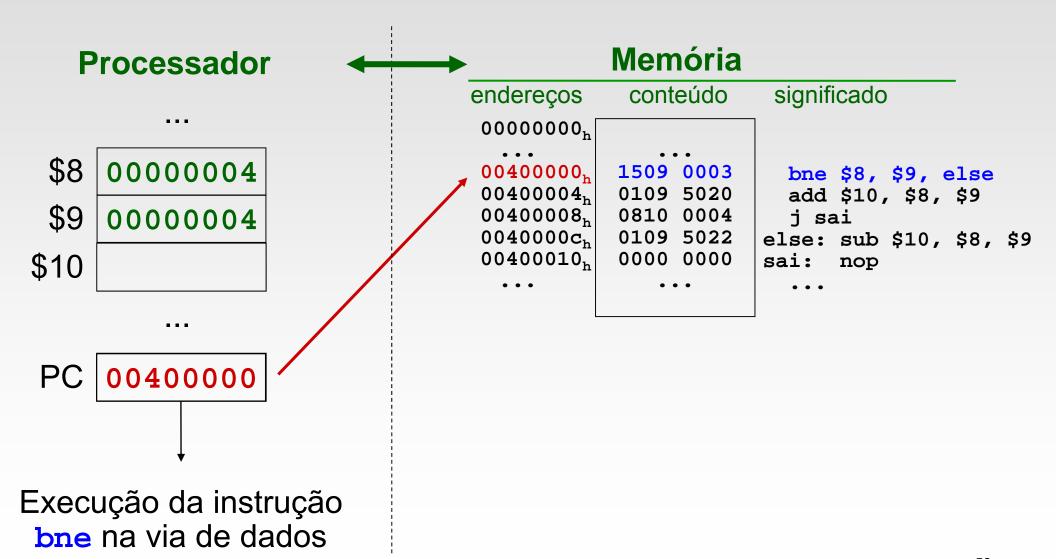
```
bne $8, $9, else
  add $10, $8, $9
  j sai
else: sub $10, $8, $9
sai: nop
```

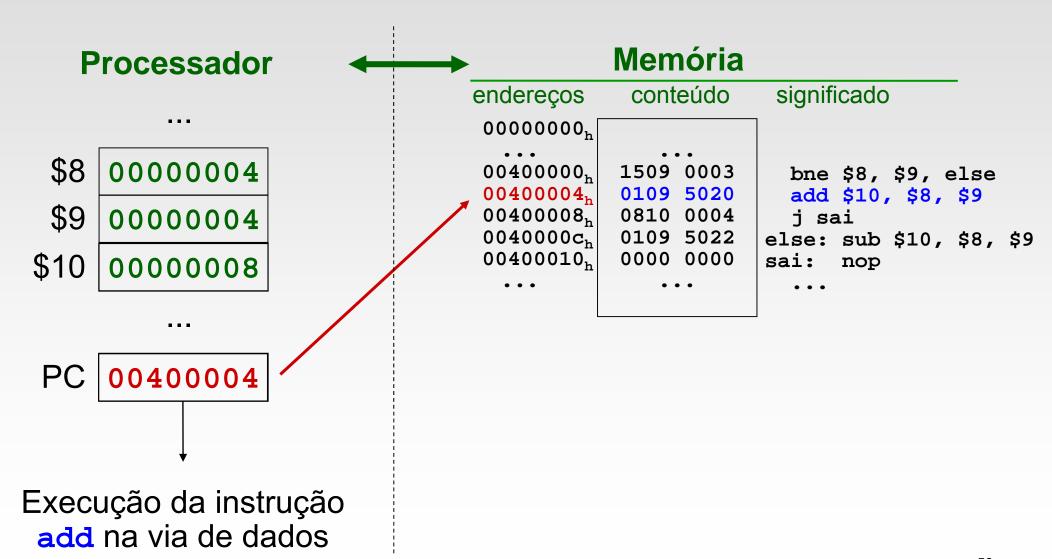


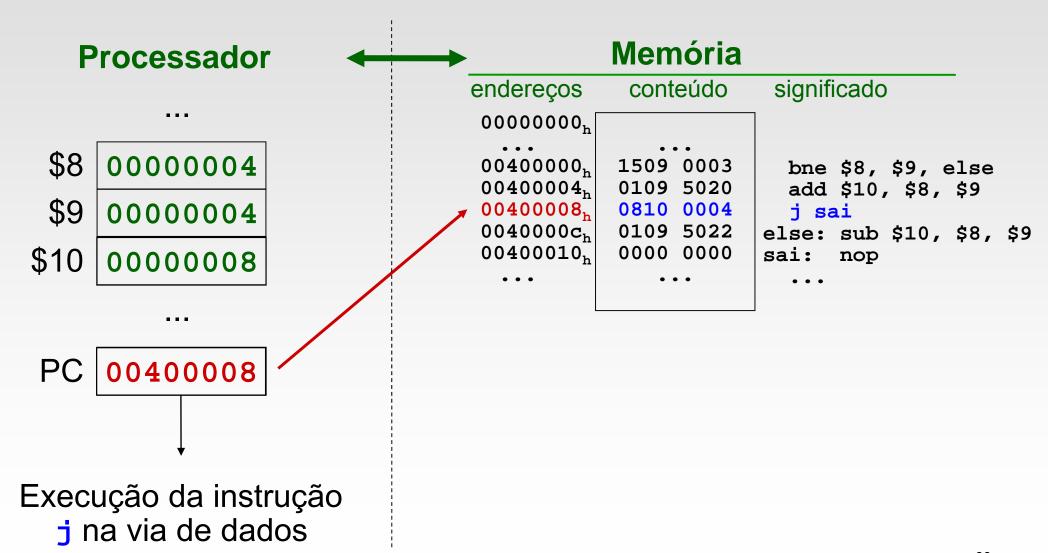


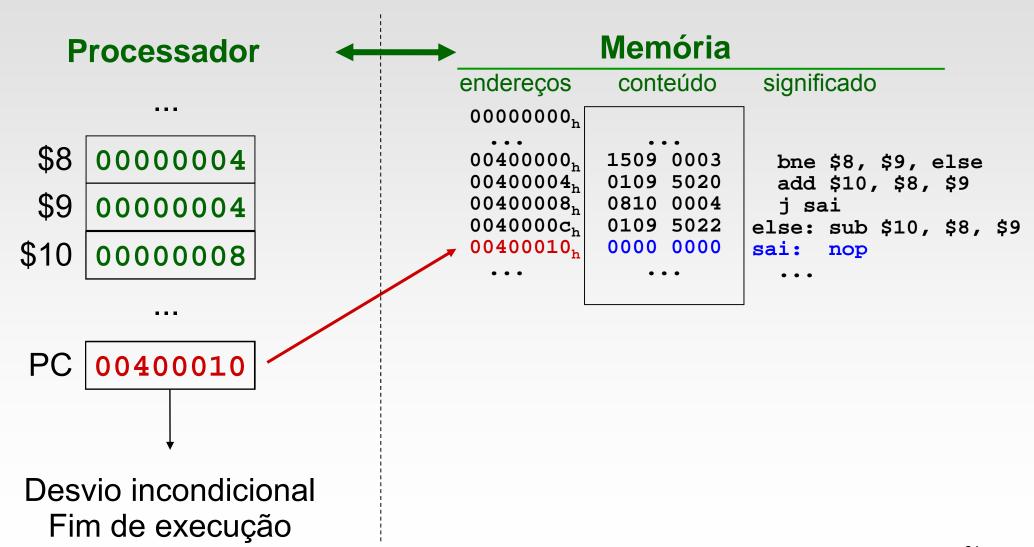








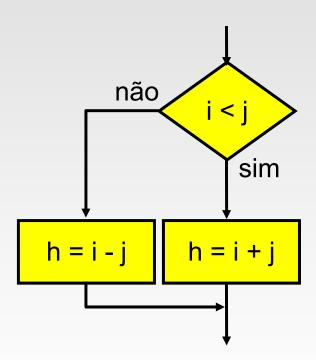


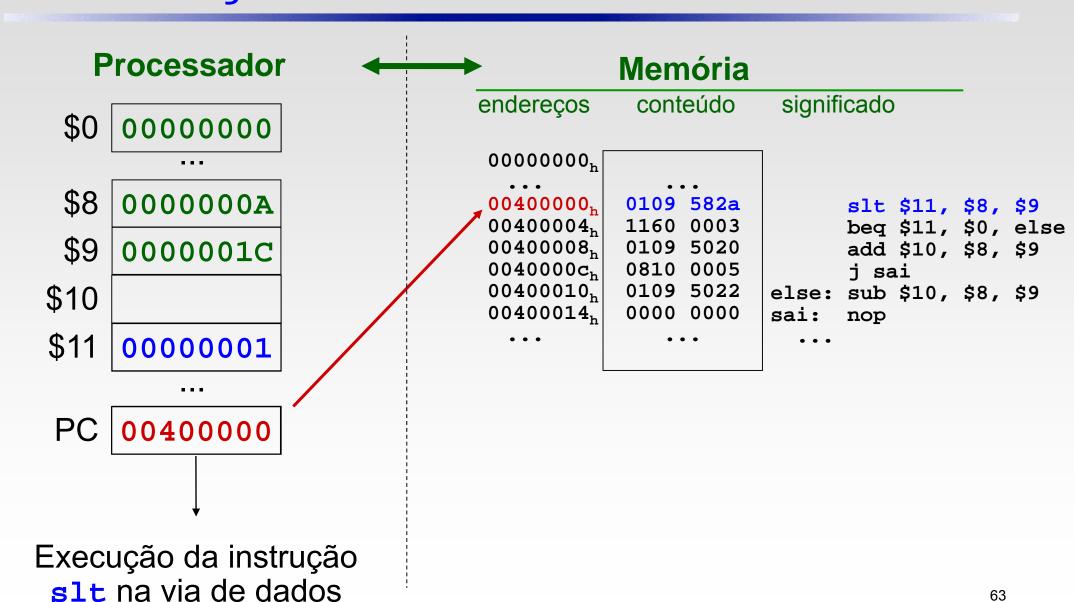


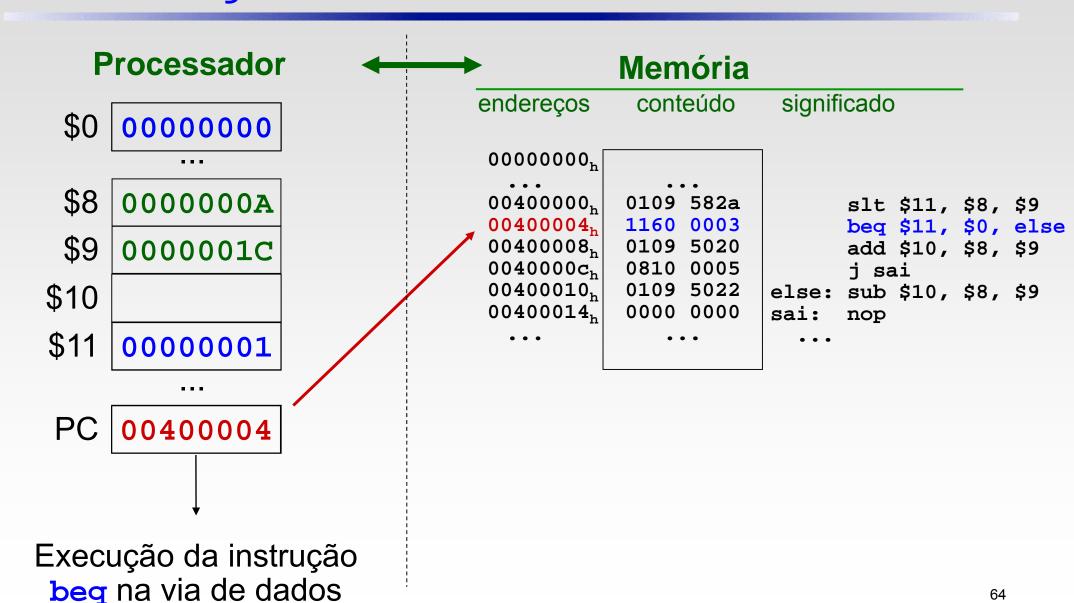
## :: Instruções de controle :: Ex 3

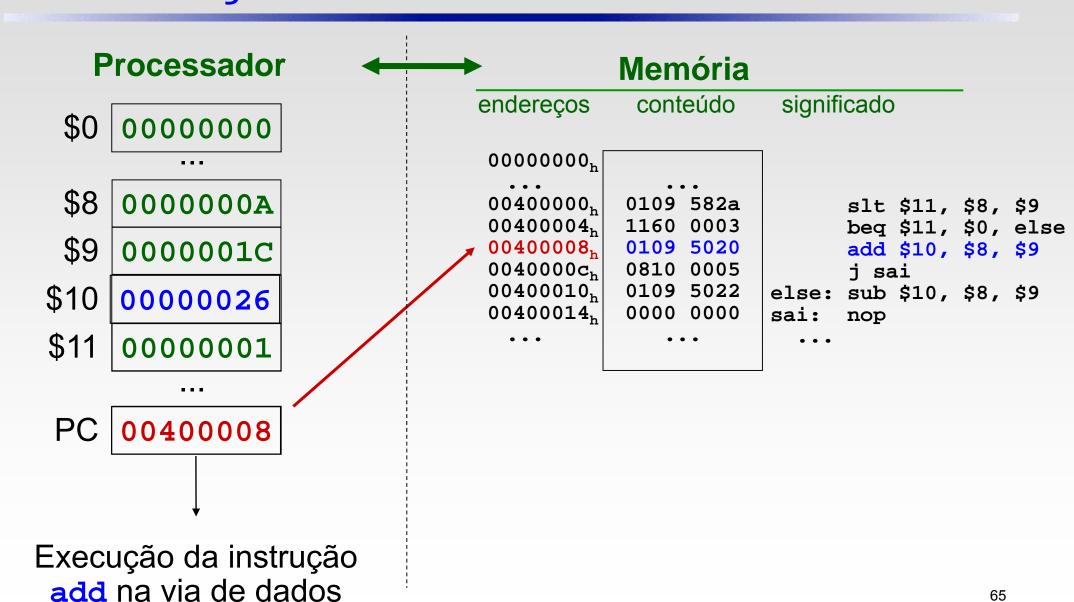
Exemplo

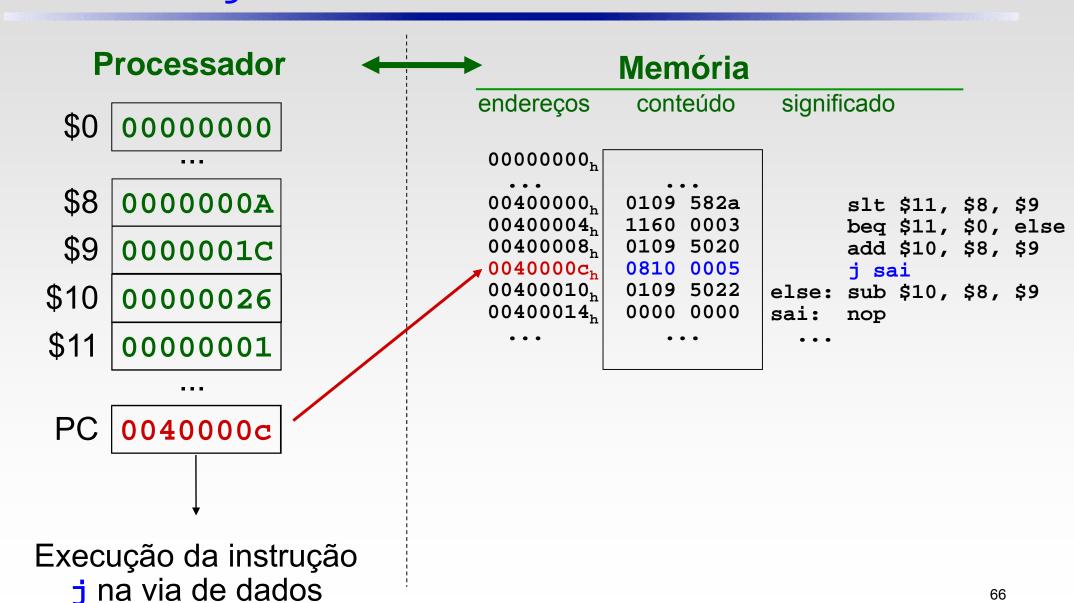
```
slt $11, $8, $9
beq $11, $0, else
add $10, $8, $9
j sai
else: sub $10, $8, $9
sai: nop
```

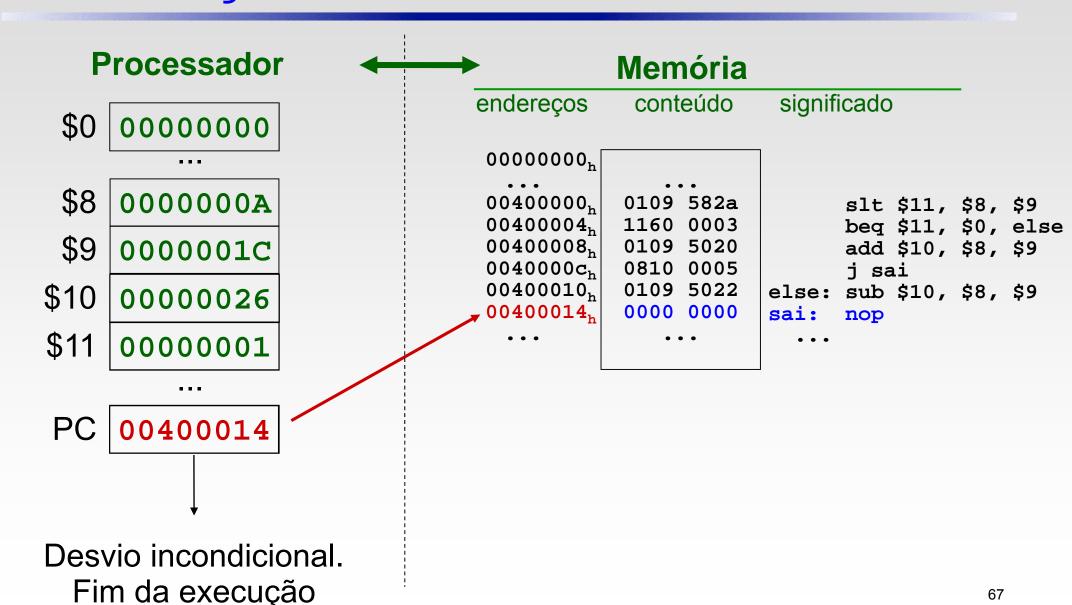


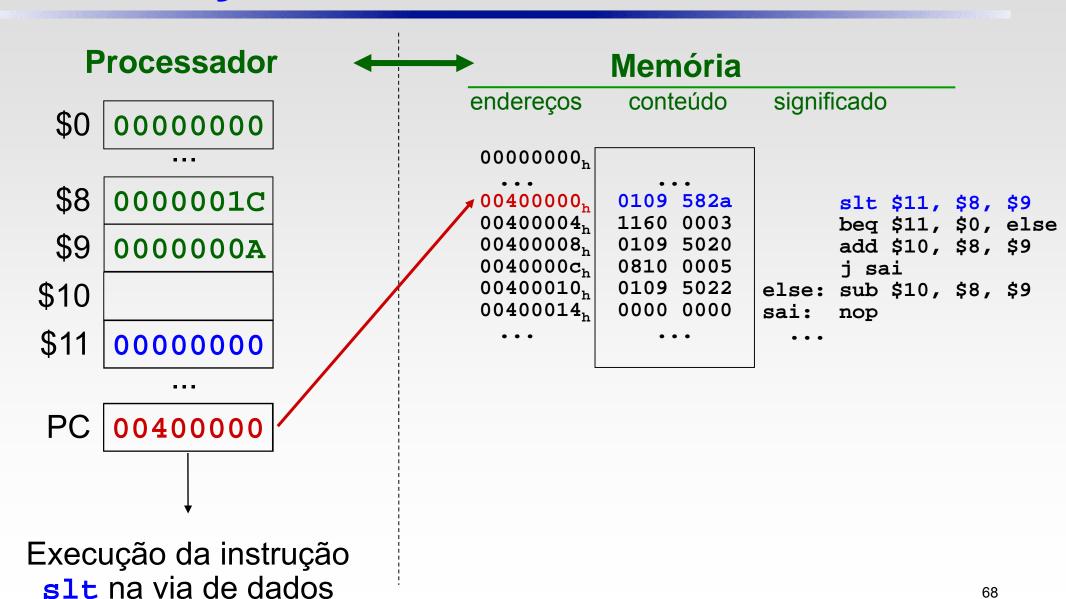


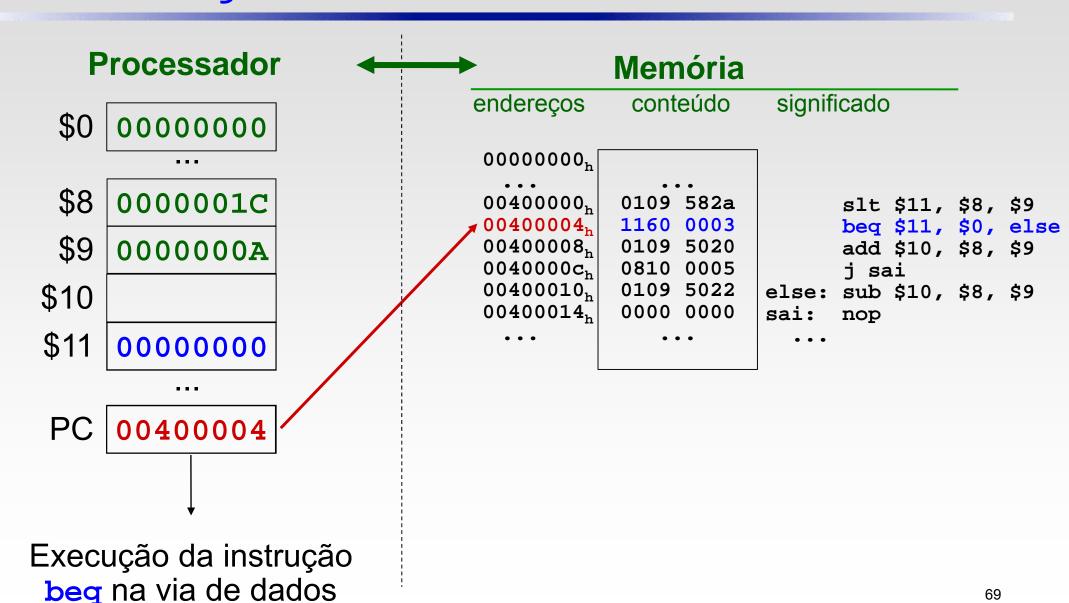




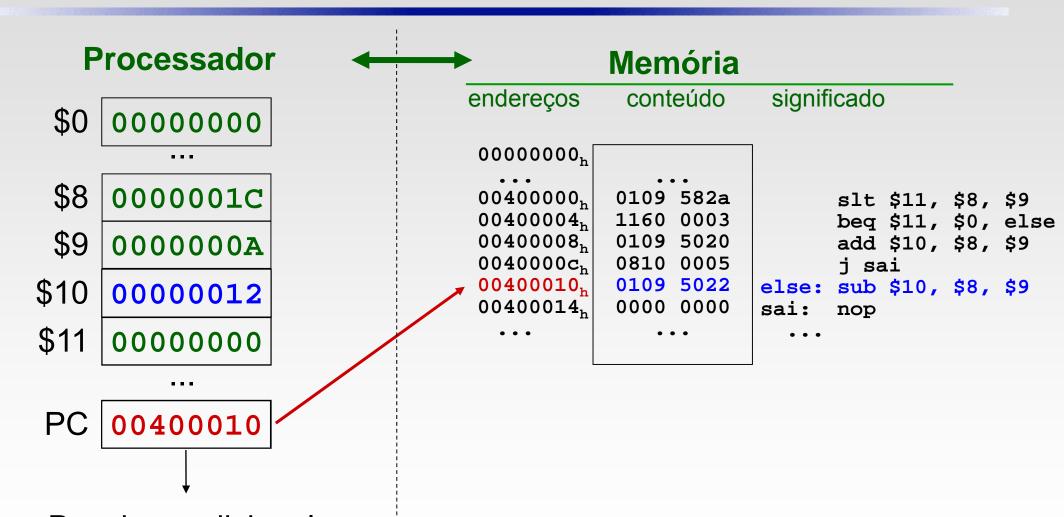








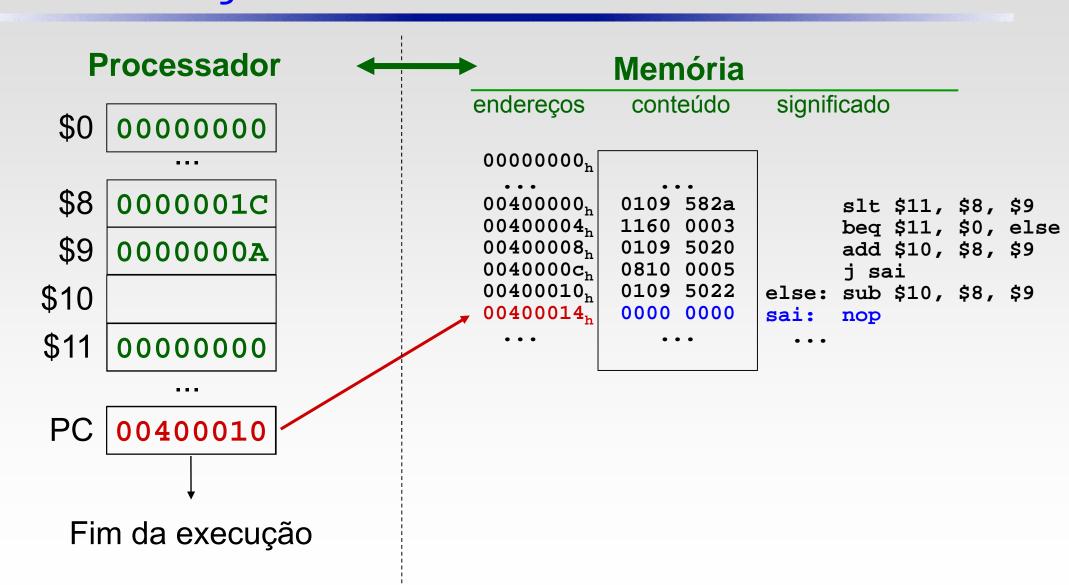
#### :: Instruções de controle :: Ex 03.2



Desvio condicional.

Execução da instrução

sub na via de dados



### :: Instruções de controle :: Formato

Set on less than (slt)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	rd	shamt	funct
0	9	10	8	0	(2A) <sub>h</sub>
slt	\$t1	\$t2	\$t0		slt

Instrução (binário):

#### :: Instruções de controle :: Formato

Set on less than immediate (slti)

Instrução (decimal):

op	rs	rt	immediate
(A) <sub>h</sub>	9	8	100
slti	\$t1	\$t0	valor

Instrução (binário):

001010 01001 01000 000000001	L100100
------------------------------	---------

### :: Instruções de controle :: Formato

Jump (j)

```
j label # PC ← endereço[label]
```

#### :: Instruções de controle :: Formato

- Ao contrário das instruções de desvio condicional (beq e bne), o campo target da instrução jump armazena o endereço da memória correspondente à instrução marcada pelo label
- Como o endereço de memória é um múltiplo de 4 bytes (100<sub>b</sub>), seus dois últimos bits não são representados na instrução jump
- O novo endereço consiste de 4 Bits mais significativos do PC atual e de 26 (+2) Bits da instrução

# :: Instruções de controle :: Resumo

Categoria	ategoria Nome Exemplo		Operação
	bne	bne \$8, \$9, rotulo	se \$8 ≠ \$9 então
		, , , , , , , , , , , , , , , , ,	PC ← endereço[rotulo]
	beq	beq \$8, \$9, rotulo	se \$8 = \$9 então
		σες ψο, ψο, τοιαιο	PC ← endereço[rotulo]
Suporte a	j	J rotulo	PC ← endereço[rotulo]
decisão	slt	slt \$10, \$8, \$9	se \$8 < \$9
accisao			então \$10 ← 1
			senão \$10 ← 0
	slti		se \$8 < 100
		slti \$10, \$8, 100	então \$10 ← 1
			senão \$10 ← 0

## O que você aprenderam hoje?

- Instruções lógicas
  - Formas de shift
  - AND, OR, NOR, XOR e versões imediatas
- Processo de instruções sequenciais
- Instruções de controle
  - Condicional, incondicional
  - Formato

#### Questões

#### Como fazer?

"while loop"
 while (save[i] != k) {
 i += 1;

#### Código de assembly

```
//$s3 = i, $s5 = k, $s6 = base of save[]

Loop: sll $t1, $s3, 2  #t1 = 4*i

add $t1, $t1, $s6  #t1 = end. de save[i]

lw $t0, 0($t1)  # t0 = valor de save[i]

beq $t0, $s5, Exit  # if save[i] = k vai p. Exit

addi $s3, $s3, 1  # i = i + 1

j Loop

Exit: nop
```

#### Questões

#### Como fazer?

"for loop"
 for (j < k) {</li>
 j += 1;

#### Código de assembly

```
// $s1 = j, $s2 = k
Loop: slt $t1,$s1,$s2  #t1 = 1 if j < k, else t1 = 0
beq $t1, $0, Exit  # if j>= k then Exit
addi $s1,$s1, 1  # j = j + 1
j Loop
Exit: nop
```