

Universidade Presbiteriana Mackenzie



Laboratório de Organização de
Computadores

LAB 05

Desvios Condicionais

Prof. Jean Marcos Laine
Prof. Wilian França Costa

Faculdade de Computação e Informática

Até agora trabalhamos as instruções:

- ADD (soma)
- SUB (subtração)
- LW (transferência da memória para um registrador)
- SW (transferência de um registrador para a memória)

Desvios

- Todo programa executa instruções fora da seqüência.
- Tipos de desvios (branches):
 - Conditional branches:
 - branch if equal (beq)
 - branch if not equal (bne)
 - Unconditional branches:
 - jump (j)
 - jump register (jr)
 - jump and link (jal)

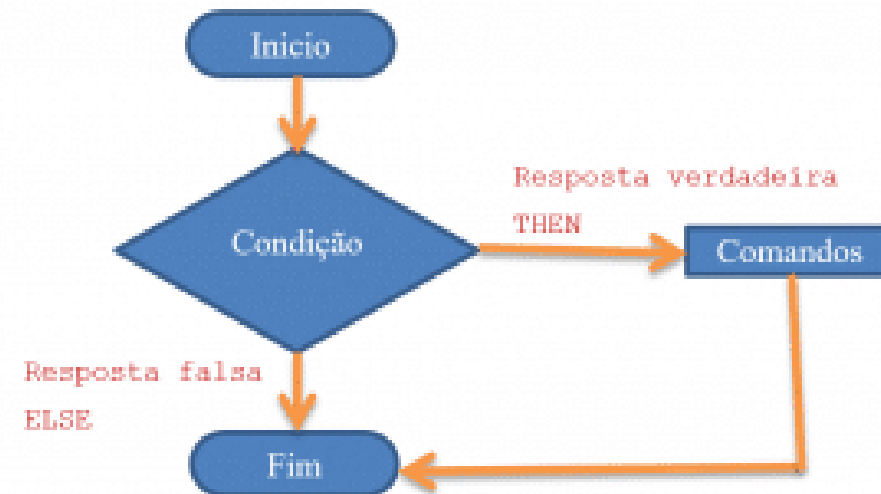
A instrução BEQ

- BEQ significa Branch On Equal, em português, Desvie se for igual. Essa instrução força um desvio para o comando com o LABEL (nome de desvio) se o valor no registrador 1 for igual ao valor no registrador 2, portanto, é uma instrução de comparação.

BEQ registrador1, registrador2, endereço de desvio

opcode	rs	rt	endereço
6 bits	5 bits	5 bits	16 bits

RS e RT são os registradores que serão comparados e o endereço de 16 bits é o desvio. A Figura ilustra o funcionamento da instrução BEQ.



- Basicamente, se $r1 = r2$ então, desvia para o endereço que está sendo apontado pelo LABEL e execute as instruções que ali estão. Caso contrário, o programa continuará executando as instruções seguintes. Vamos ver um exemplo:

if ($x == y$) go to L2;

$a = b + c$;

L2 : $a = b - c$;

Considere $x = \$s0$, $y = \$s1$, $a = \$s2$, $b = \$s3$, $c = \$s4$.

Começamos a conversão pela primeira linha if ($x == y$) go to L2

```
if ( x == y ) go to L2;  
    a = b + c;  
L2 : a = b - c;
```

Considere $x = \$s0$, $y = \$s1$, $a = \$s2$, $b = \$s3$, $c = \$s4$.

Começamos a conversão pela primeira linha `if (x == y) go to L2`

BEQ \$s0, \$s1, L2

#desvia para L2 se $x = y$

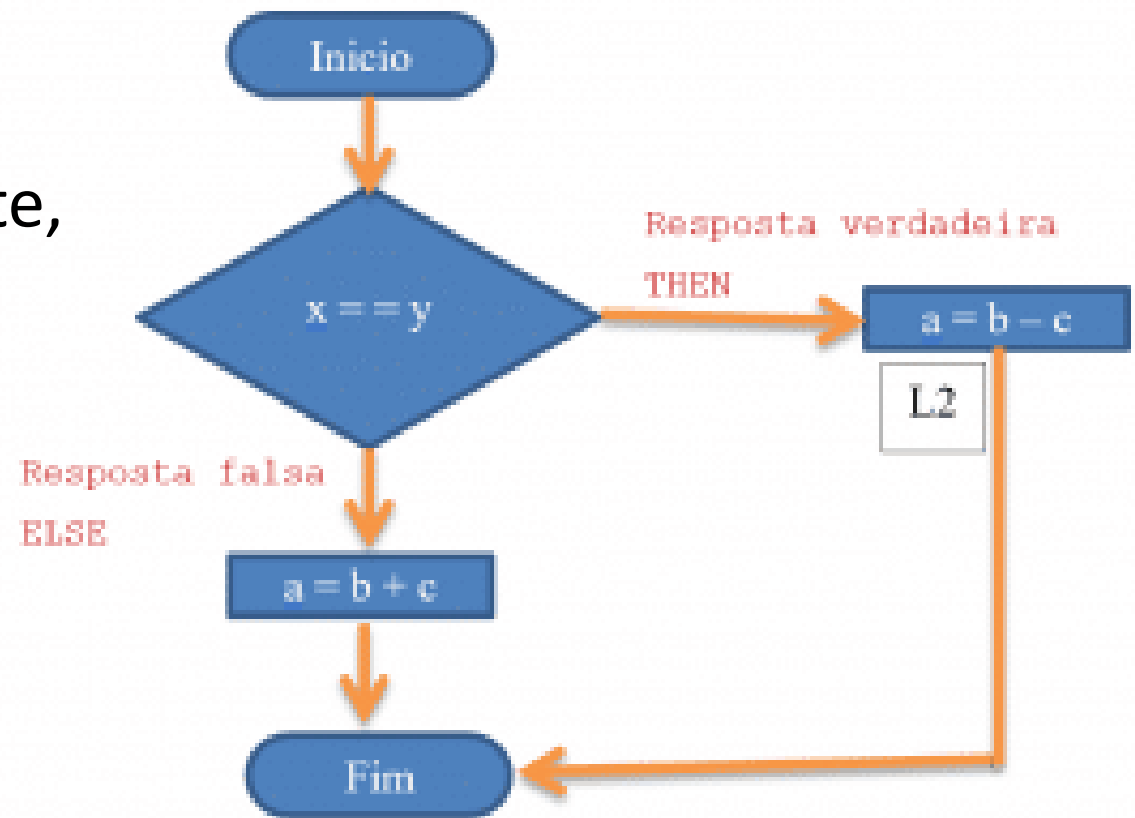
Observe que o endereço fica ao fim da instrução. Devemos continuar a conversão da instrução seguindo a sequência de comandos original. A segunda linha então deve ser convertida $a = b + c$. Assim:

ADD \$s2, \$s3, \$s4

Essa instrução será executada **se x não for igual a y** . Por fim, a última linha, $L2 : a = b - c$:

L2 : SUB \$s2, \$s3, \$s4

- Portanto, se $x = y$, vai para L2, que executará $a = b - c$ e, se $x \neq y$ executa a instrução seguinte, $a = b + c$.



Beq: exemplo

MIPS assembly

```
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
```


If / Else Statement

High-level 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:
```

While Loops

High-level 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

        addi $s0, $0, 1
        add  $s1, $0, $0
        addi $t0, $0, 128
while:   beq  $s0, $t0, done
        sll  $s0, $s0, 1
        addi $s1, $s1, 1
        j    while

done:
```

For Loops

A forma geral de um for loop é:

```
for (inicialização; condição; loop)
    corpo do loop
```

- `inicialização`: executado antes do loop
- `condição`: testada no início de cada iteração
- `loop`: executa no fim de cada iteração
- `Corpo do loop`: executado para cada vez que a condição é satisfeita

For Loops

High-level 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, $0, $0
addi $t0, $0, 10
for: beq  $s0, $t0, done
     add  $s1, $s1, $s0
     addi $s0, $s0, 1
     j    for
done:
```

A Instrução SLT

- SLT significa **Set on less Than**, ao pé da letra seria algo como comparar menor que, então essa instrução será muito utilizada em comparações entre registradores, para identificar quem tem o maior ou menor valor.
- A função desta instrução é comparar dois valores de dois registradores diferentes e atribuir o valor 1 a um terceiro registrador se o valor do primeiro registrador for menor que o valor do segundo registrador. Caso contrário, atribuir zero.
- A sintaxe é: **registrador_temporário, registrador1, registrador2**

O formato da instrução é:

OpCode	RS	RT	RD	SHAMT	FUNCT
Código da Operação	Registrador Temporário	Registrador a ser comparado 2	Registrador a ser comparado 1	não usado	código da operação aritmética
6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits

Vamos supor a seguinte instrução MIPS:

SLT \$t0, \$s1, \$s2

Isso é o mesmo que:

\$st0 = \$s1 < \$s2

For Loops: Using `slt`

High-level 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:   slt  $t1, $s0, $t0
        beq  $t1, $0, done
        add  $s1, $s1, $s0
        sll  $s0, $s0, 1
        j    loop

done:
```

$\$t1 = 1$ if $i < 101$.

Exercícios

1) Faça a conversão da sequencia de instruções abaixo

if (x == y) go to L2

a[1] = b - c;

b = a[2] + c;

c = b + c[3];

L2: a[4] = a[6] + a[5]

considere: a = \$s0, b = \$s1, c = \$s2, x = \$s3, y = \$s4

- 2) Implementar em assembly uma versão para cada uma das estruturas condicionais apresentadas nesse material.