



PROJETOS DIGITAIS E MICROPROCESSADORES

MIPS: CONJUNTO DE INSTRUÇÕES

CONTROLE DE FLUXO DE EXECUÇÃO

Marco A. Zanata Alves

CONTROLE DE FLUXO DE EXECUÇÃO (I)

Fluxo sequencial de execução:

- Próxima instrução é aquela em PC+4

Instruções para efetuar **desvios** `if(){ }` ou `while(){ }`

- `beq r1, r2, endereço` # `branchEqual` desvia se `r1 == r2`
- `bne r1, r2, endereço` # `branchNotEq` desvia se `r1 != r2`
- Se desvia $PC \leftarrow \text{endereço}$; Senão $PC \leftarrow PC+4$

Instruções para efetuar **saltos** `goto`

- `j endereço` # `jump` (salto incondicional)
- `jr rt` # `jump register` ; `rt = endereço destino`
- $PC \leftarrow \text{endereço}$

Desvios são condicionais ; Saltos são incondicionais

CONTROLE DE FLUXO DE EXECUÇÃO (II)

Instruções para efetuar **desvios** `if( ){ } while( ){ }`

- `beq r1, r2, endereço` # Branch Equal desvia se `r1 == r2`
- `bne r1, r2, endereço` # Branch Not Eq desvia se `r1 != r2`

Instruções para comparação de magnitude

- `slt rd, r1, r2` # Set on Less Than
- `rd ← 1 se  $r1 < r2$` Em C: `rd = ((r1 < r2) ? 1 : 0);`

- `slt rd, r1, r2` # `rd ← 1 se (  $r1 < r2$  )`
- `slti rd, r1, const` # `rd ← 1 se (  $r2 < \text{ext(const)}$  )`
- `sltu rd, r1, r2` # subtração não gera exceção
- `sltiu rd, r1, const` # subtração não gera exceção

CONTROLE DE FLUXO DE EXECUÇÃO (III)

beq r1, r2, endereço	# branchEqual desvia se $r1 == r2$
bne r1, r2, endereço	# branchNotEq desvia se $r1 != r2$
slt rd, r1, r2	# $rd \leftarrow 1$ se $r1 < r2$, senão 0
	# em C, 1=TRUE e 0=FALSE

Sequência equivalente a blt (branch on less than)

slt r1, r2, r3	# $r1 \leftarrow (r2 < r3)$ T ou F
bne r1, \$zero, endereço	# salta se TRUE $\neq$ FALSE

Sequência equivalente a bge (branch if greater or equal)

slt r1, r2, r3	# $r1 \leftarrow (r2 < r3)$ T ou F
beq r1, \$zero, endereço	# salta se FALSE = FALSE

DESVIOS: ENDEREÇO DE DESTINO

beq r1, r2, deslocamento

O endereço de destino quando o desvio for tomado é:

- $PC \leftarrow (PC + 4) + \text{extSinal}(\text{deslocamento}) * 4$
- Deslocamento é o número de instruções por saltar (relativo a PC+4)

```
beq r1, r2, desloc # salta para L1
```

```
add ...
```

```
sub ...
```

```
xor ...
```

```
L1: sw ... # qual o valor em desloc?
```

DESVIOS: ENDEREÇO DE DESTINO (CONT)

Qual o efeito das sequências abaixo? nop = no-operation

L1: nop

L2: beq r1, r1, -1

L3: nop

L4: nop

L5: beq r1, r1, 0

L6: nop

L7: nop

L8: beq r1, r1, +1

L9: nop

DESVIOS E SALTOS (I)

```
if (i == j) goto L1;  
    f = g + h;
```

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

```
beq $i, $j, L1  
add $f, $g, $h  
L1:  sub $f, $f, $i
```

```
bne $i, $j, Else  
add $f, $g, $h  
j Exit      # salta else  
Else: sub $f, $g, $h  
Exit:
```

DESVIOS E SALTOS (II)

```
while (save[i] == k)
i = i + j;
```

```
# i,j,k <-> $19,$20,$21
```

```
    la $7, save          # $7 ← &(save[0])
```

```
Loop: sll $9, $19, 2      # $9 ← i*4 (i<2)
```

```
    add $9, $7, $9        # $9 ← (i*4 + save)
```

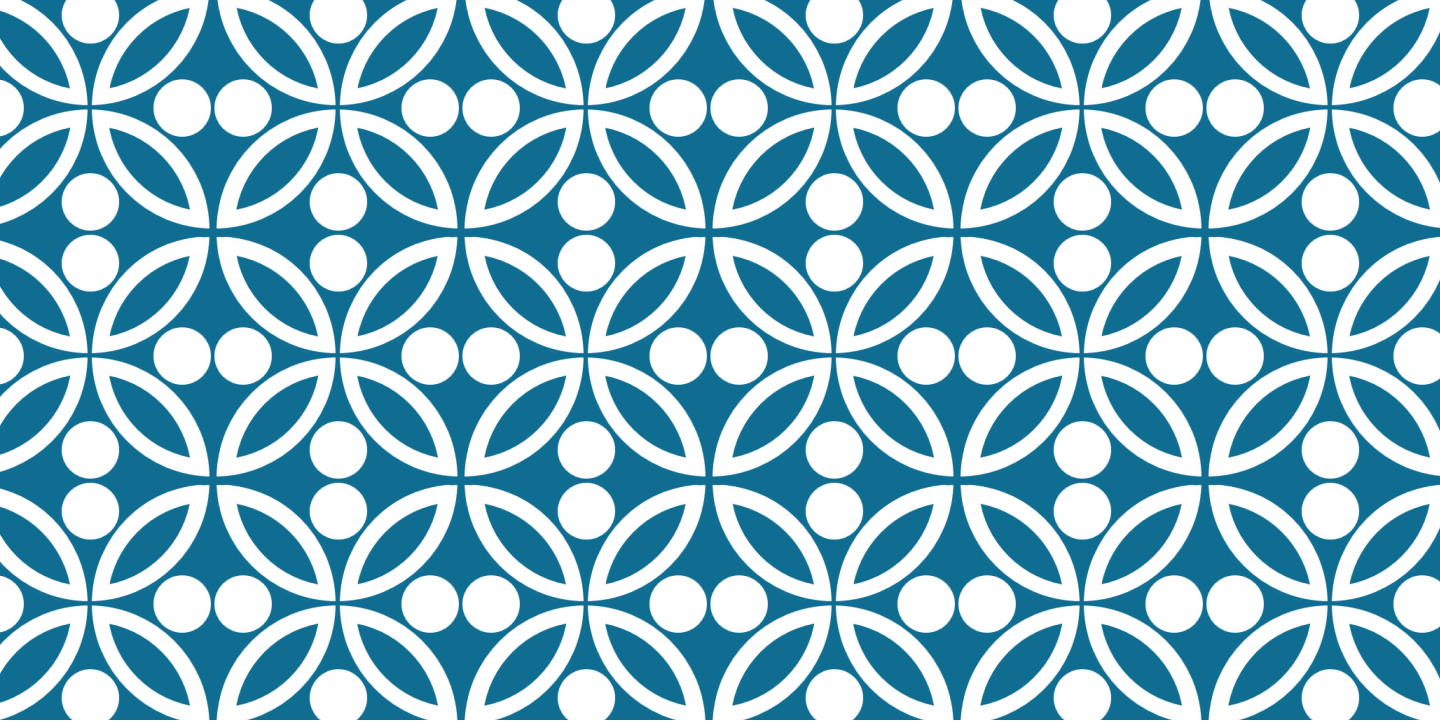
```
    lw $8, 0($9)         # $8 ← M[ i*4 + save ]
```

```
    bne $8, $21, Fim     # termina se save[i] ≠ k
```

```
    add $19, $19, $20    # i ← i + j
```

```
    j Loop               # repete
```

```
Fim:
```



MANIPULAÇÃO DE STRINGS

ESTRUTURAS DE DADOS EM C – STRINGS

Strings são vetores de caracteres terminados por `'\0' = 0x00`

Uma string é um vetor do tipo `char`, de tamanho “indefinido”:

- O fim do vetor é a posição do `'\0'`
- No código fonte, strings são representadas entre aspas duplas,
- E caracteres representados entre aspas simples

No código fonte: `"palavra"` o `'\0'` não é mostrado

Quando se computa o tamanho da string, o `'\0'` é contado

Em memória, com a string alocada no endereço 30:

End.	30	31	32	33	34	35	36	37
	'p'	'a'	'l'	'a'	'v'	'r'	'a'	'\0'

CÓDIGO ASCII

Caracteres tipicamente são codificados em ASCII:

- Cada caractere é representado em 7 bits e armazenado num byte
- O dígito 0 é representado pelo caractere '0' que é 0x30, 1 é 0x31, 2 é 0x32, ... 9 é 0x39
- As maiúsculas vão de 0x41 = A até 0x5A = Z;
- As minúsculas vão de 0x61 = a até 0x7A = z;
- Espaço é 0x20, exclamação é 0x21, aspas duplas é 0x22, ...
- veja **man ascii** para a tabela completa

O código ASCII foi projetado para representar o idioma Inglês e portanto não provê acentuação;

- **man iso 8859-1** para codificação com acentos (Latin-1) em 8 bits

MANIPULAÇÃO DE STRINGS EM ASSEMBLY (I)

Trecho de código que copia strings:

```
char fte[16]="abcd-efgh-ijkl-";    // 16 contando '\0'
char dst[32];
int i;
i = 0;
while ( fte[i] != '\0' ) {          // terminou?
    dst[i] = fte[i];
    i = i + 1;
}
dst[i] = '\0';                      // laço não copia o '\0'
```

MANIPULAÇÃO DE STRINGS EM ASSEMBLY (II)

```
    la r8, fte                # r8 ← fte
    la r9, dst                # r9 ← dst
    add r4, $zero, $zero     # i = 0;
# while (fte[i] != '\0') {
laco: add r18, r8, r4         # r18 ← fte+i
    lbu r5, 0(r18)           # r5 ← fte[i]
    beq r5, $zero, fim       # (r5 == '\0') ? fim
    add r19, r9, r4         # r19 ← dst+i
    sb r5, 0(r19);          # dst[i] ← fte[i]
    addi r4, r4, 1          # i = i + 1;
    j laco
# }

    add r19, r9, r4         # r19 ← dst+i
fim: sb $zero, 0(r19)       # dst[i] = '\0';
```

EXERCÍCIOS

Traduza para assembly do MIPS o trecho de programa em C:

```
char fte[NN]; char dst[NN];
int i, num;
i = 0;
while (fte[i] != '\0') {
    i = i + 1;
}
num = i + 1;           // por que num←i+1 ??
for (i=0; num > 0; num--, i++) {
    dst[i] = fte[num - 1];
}
dst[i] = '\0';        // laço não copia o '\0'
```