

Infra-Estrutura de Hardware

MIPS – Set de instruções

Universidade Federal Rural de Pernambuco Professor: Abner Corrêa Barros abnerbarros@gmail.com



Tipos de Instruções

- A fim de manter os princípio de simplicidade e regularidade, todas as instruções do MIPS podem ser agrupadas em tres formatos básicos:
 - Instruções registrador-registrador (R-type)
 - Instruções envolvendo valor imediato (I-type)
 - Instruções de desvio (J-type)





ор	rs	rt	rd	shamt	funct
6	5	5	5	5	6

- op: operação básica a ser realizada (opcode)
- rs: primeiro operando
- rt: segundo operando
- rd: registrador de destino (resultado)
- shamt: quantidade de bits a ser deslocado
- funct: função específica a ser executada





ор	rs	rt	imediato
6	5	5	16

- op: operação básica a ser realizada (opcode)
- rs: registrador base a ser operado com o valor imediato ou operando
- rt: registrador de destino ou operando
- imediato: valor constante a ser operado

Representação física das Instruções J-Type



ор	endereço
6	26

- op: operação básica a ser realizada (opcode)
- endereço: endereço da instrução para onde o programa deve ser desviado





Lógicas e Aritméticas

Mnm	Fmt	Operação	Obs
Add	R	R[rd] = R[rs] + R[rt]	Operandos com sinal, complemento a 2
Addi	I	R[rt] = R[rs] + Im	Im = Inteiro com sinal, complemento a 2
Sub	R	R[rd] = R[rs] - R[rt]	Operandos com sinal, complemento a 2
And	R	R[rd] = R[rs] & R[rt]	
Andi	l	R[rt] = R[rs] & Im	
Or	R	R[rd] = R[rs] R[rt]	
Ori	ı	R[rt] = R[rs] I Im	
Nor	R	$R[rd] = \sim (R[rs] \mid R[rt])$	





• add \$10, \$9, \$8

000000	01001	01000	01010	00000	100000
Op = 0x0	-		-	-	

addi \$8, \$10, 100

Exercícios



 Implemente as seguintes operações em linguagem de máquina

- Add \$5, \$6, \$7
- Addi \$16, \$17, 53
- Sub \$23, \$24, \$0
- Ori \$4, \$4, 0x45

Exercícios



 Converta o código a seguir em linguagem de montagem do MIPS

$$- a = a + b$$

$$- x = y+3$$

$$- a = a \mid 0x41$$

$$-$$
 b = c & d





 Converta as seguintes instruções de linguagem de máquina para linguagem de montagem do MIPS

- 0x21480064
 0010 0001 0100 1000 0000 0000 0110 0100



Desvio e tomada de decisão

Mnm	Fmt	Operação	Obs
Jr	R	PC = R[rs]	Desvia para o endereço armazenado em rs
J	٦	PC = endereço	Desvia para o endereço indicado * 4
Jal	J	PC = endereço	Desvia para o endereço indicado*4, R31=PC+4
Beq	_	If (R[rs]==R[rt]) PC=PC+4+Im	Desvia para o endereço indicado em Im*4 se o conteudo de rs for igual ao de rt
Bneq	1	If (R[rs]!=R[rt]) PC=PC+4+Im	Desvia para o endereço indicado em Im*4 se o conteudo de rs for diferente ao de rt





```
While (a!=0){
c = a + b;
a = a--;
}
```

```
Inicio: Beq $1, $0, fim
Add $3, $1, $2
Addi $1, $1, -1
J Inicio
Fim:
```

```
For (i=0, i!=10, i++){
c = a + b;
}
```



```
Inicio: Add $1, $0, $0
Loop: Beq $1, 10, fim
Addi $1, $1, 1
Add $3, $1, $2
J Loop
Fim:
```

abnerbarros@gmail.com





• <u>Jr \$10</u>

000000	01010	00000	00000	00000	001000
Op = 0x0	rs = 10	rt = 0	rd = 0	shamt	f = 0x08

• J 100

000010	00000000000000001100100
Op = 0x2	Im = 0x64





Jal 100

000011	000000000000000001100100

$$Op = 0x3$$

$$Im = 0x64$$

Estratégia adotada nas instruções J e Jal

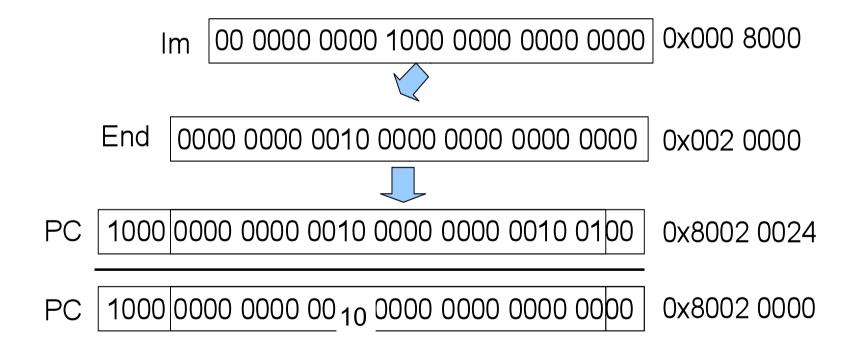


- A fim de aumentar o alcance das instruções de desvio, que contam com apenas 26 bits no campo do valor imediato, contra os 32 bits do registrador PC, armazena-se neste campo a instrução a ser carregada e não o endereço de memória.
- Desta forma, para descobrir o endereço de memória a ser carregado no PC, deve-se multiplicar o conteúdo do campo Im por 4. O resultado obtido é então carregado para os bits 0 à 27 do PC.

Estratégia adotada nas instruções J e Jal



J 0x8000





Exemplos

Bne \$2, \$3, 100

000101	00010	00011	000000001100100
$Op = _{0x05}$	rs = 2	rt = 3	lm = 0x64

Beq \$2, \$3, 100

0001000001000011000000001100100Op =
$$0x4$$
rs = 2 rt = 3 Im = $0x64$



Transferencia de Dados e verificação de conteúdo

Mnm	Fmt	Operação	Obs	
Lw	_	R[rt] = M[R[rs]+Im]	Carrega registrado com o conteúdo da memória	
lui		R[rt] = Im, 0x0000	Carrega a parte alta do registrador	
SW	_	M[R[rs]+Im] = R[rt]	Carrega memória com o conteúdo do registrador	
slt	R	R[rd]=(R[rs] <r[rt] ?1:0)<="" td=""><td>Carrega o registrador com 1 se R[rs] < R [rt] caso contrário carrega com 0</td></r[rt]>	Carrega o registrador com 1 se R[rs] < R [rt] caso contrário carrega com 0	
slti	ı	R[rd]=(R[rs] <lm] ?1:0)<="" td=""><td>Carrega o registrador com 1 se R[rs] < Im caso contrário carrega com 0</td></lm]>	Carrega o registrador com 1 se R[rs] < Im caso contrário carrega com 0	





• Lui \$8, 0x8002

0011 11	00000	01000	1000 0000 0000 0010
Op = 0xF	rs = 00	rt = 8	Im = 0x8002

Lw \$8, 0x30(\$8)





• Sw \$11, 0x30(\$01)

101011	00001	010	011	0000 0000	0011	0000
$O_{10} - O_{12}O_{1}$		1	4.4	•	0 00	

Op =
$$0x2b$$
 rs = 1 rt = 11 Im = $0x30$

• Slt \$10, \$9, \$8



Exemplos

Slti \$11, \$9, 0x01

Op = rs = rt = Im =

Exercícios



Implemente o seguinte trecho de código em linguagem de montagem:

```
a = 0x30;
b = 0x1;
While (a>5){
  b = b + 5;
  a--;
}
```

a e b estão armazenados respectivamente nas posições 0x8002 0050 e 0x8002 0054 da memória