

Universidade Tecnológica Federal do Paraná – UTFPR Bacharelado em Ciência da Computação

BCC33B – Arquitetura e Organização de Computadores

Prof. Rogério A. Gonçalves

rogerioag@utfpr.edu.br

Aula 005

Aula de Hoje:

Assembly: Formato Geral de Instruções

Arquitetura do Microprocessador MIPS

Arquitetura interna do microprocessador

Registradores

Barramentos

Conjunto de Instruções

Formatos de Instruções

Tipos de Instruções

Modos de Endereçamento

Linguagem Assembly



Instruções Lógicas

- and, or, xor, nor
 - and: útil para usar máscara de bits
 - » Extrair o byte menos significativo de uma word:

 $0 \times F234012F$ AND $0 \times 0000000FF = 0 \times 00000002F$

- or: útil para combinar bits
 - » Combinar 0xF2340000 com 0x000012BC:

0xF2340000 OR 0x000012BC = 0xF23412BC

- nor: útil para inverter bits:
 - » A NOR \$0 = NOT A
- andi, ori, xori
 - O imediato de 16-bit é zero-extended (*não* sign-extended)



Instruções Lógicas

Source Registers

\$s1	1111	1111	1111	1111	0000	0000	0000	0000
\$ s2	0100	0110	1010	0001	1111	0000	1011	0111

Assembly Code

and	\$s3,	\$s1,	\$ s2
or	\$s4,	\$s1,	\$ s2
xor	\$s5,	\$s1,	\$ s2
nor	\$s6,	\$s1,	\$ s2

Result

\$ s3	0100	0110	1010	0001	0000	0000	0000	0000
\$ s4	1111	1111	1111	1111	1111	0000	1011	0111
\$ s 5	1011	1001	0101	1110	1111	0000	1011	0111
\$ s6	0000	0000	0000	0000	0000	1111	0100	1000



Instruções Lógicas

Source Values

\$ s1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1111	1111
imm	0000	0000	0000	0000	1111	1010	0011	0100
	—	zero-ex	ktended					

Assembly Code

Result

andi	\$s2,	\$s1,	0xFA34	\$ s2	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0011	0100
ori	\$s3,	\$s1,	0xFA34	\$ s3	0000	0000	0000	0000	1111	1010	1111	1111
xori	\$s4,	\$s1,	0xFA34	\$ s4	0000	0000	0000	0000	1111	1010	1100	1011



Instruções de Deslocamento (Shift)

- s11: shift left logical
 - Exemplo: **sll \$t0**, **\$t1**, **5** # **\$t0** <= **\$t1** << **5**
- sr1: shift right logical
 - Exemplo: srl \$t0, \$t1, 5 # \$t0 <= \$t1 >> 5
- sra: shift right arithmetic
 - Exemplo: sra \$t0, \$t1, 5 # \$t0 <= \$t1 >>> 5

Variable shift instructions:

- s11v: shift left logical variable
 - Exemplo: sll \$t0, \$t1, \$t2 # \$t0 <= \$t1 << \$t2</pre>
- srlv: shift right logical variable
 - Exemplo: srl \$t0, \$t1, \$t2 # \$t0 <= \$t1 >> \$t2
- srav: shift right arithmetic variable
 - Exemplo: sra \$t0, \$t1, \$t2 # \$t0 <= \$t1 >>> \$t2



Instruções de Deslocamento (Shift)

Assembly Code

Field Values

sll	\$t0,	\$s1,	2
srl	\$s2,	\$s1,	2
sra	\$s3,	\$s1,	2

ор	rs	rt	rd	shamt	funct
0	0	17	8	2	0
0	0	17	18	2	2
0	0	17	19	2	3
6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits

Machine Code

_	ор	rs	rt	rd	shamt	funct	
	000000	00000	10001	01000	00010	000000	(0x00114080)
	000000	00000	10001	10010	00010	000010	(0x00119082)
	000000	00000	10001	10011	00010	000011	(0x00119883)
_	6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits	



Gerando Constantes

Constantes de 16-bit usando addi:

High-level code

MIPS assembly code

```
// int is a 32-bit signed word # $s0 = a int a = 0x4f3c; addi $s0,
```

addi \$s0, \$0, 0x4f3c

 Constantes de 32-bit usando load upper immediate (lui) e ori:

(lui carrega o imediato de 16-bit na metade mais significativa do registrador seta a menos significativa com 0.)

High-level code

MIPS assembly code

int
$$a = 0xFEDC8765$$
;

Multiplicação e Divisão

- Registradores especiais: 10, hi
- Multiplicação 32 × 32 bit, resultado de 64 bit
 - mult \$s0, \$s1
 - Resultado em hi, lo
- Divisão 32-bit, quociente de 32-bit, resto de 32-bit
 - div \$s0, \$s1
 - Quociente em 1o
 - Resto em hi



O que Deve ser Armazenado na Memória

Instruções

• (também chamado: text)

Dado

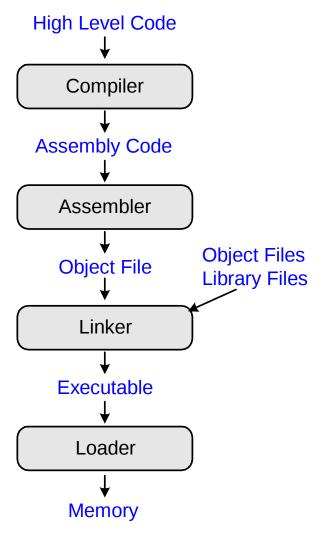
- Global/estático: alocado antes de começar a execução
- **Dinâmico:** alocado pelo programa em execução

Qual o tamanho da memória?

- No máximo 2^{32} = 4 gigabytes (4 GB)
- A partir do endereço 0x0000000 ao 0xFFFFFFF



Executando um Programa





Exemplo: Programa em C

```
int f, g, y; // global variables
int main(void) {
  f = 2;
  g = 3;
  y = sum(f, g);
  return y;
int sum(int a, int b) {
  return (a + b);
```

Exemplo: Programa em Assembly

```
int f, g, y; // global variables
int main(void) {
   f = 2;
   g = 3;
   y = sum(f, g);

  return y;
}
int sum(int a, int b) {
   return (a + b);
}
```

```
.data
f: .word 0x00000000
         0x00000000
q: .word
v: .word
         0 \times 000000000
.text
main:
 addi $sp, $sp, -4 # stack frame
     $ra, 0($sp) # store $ra
 SW
 addi $a0, $0, 2 # $a0 = 2
     $a0, f # f = 2
 SW
 addi $a1, $0, 3 # $a1 = 3
     $a1, g # q = 3
 SW
 jal sum # call sum
 lw $ra, 0($sp) # restore $ra
 addi $sp, $sp, 4 # restore $sp
 jr
     $ra
         # return to OS
sum:
     v0, a0, a1 # v0 = a + b
 add
                 # return
 jr
     $ra
```

Mapa de Memória MIPS

Δddress	Segment
0xFFFFFFC	
	Reserved
0x80000000	
0x7FFFFFC	Stack
	↓
	Dynamic Data
	↑
0x10010000	Неар
0x1000FFFC	
	Static Data
	Static Data
0,1000000	
0x10000000 0x0FFFFFC	
0,01111110	
	Text
0x00400000	
0x003FFFC	
	Reserved
0x00000000	



Exemplo: Tabela de Símbolos

Symbol	Address
f	0x1000000
g	0x1000004
У	0x10000008
main	0x00400000
sum	0x0040002C



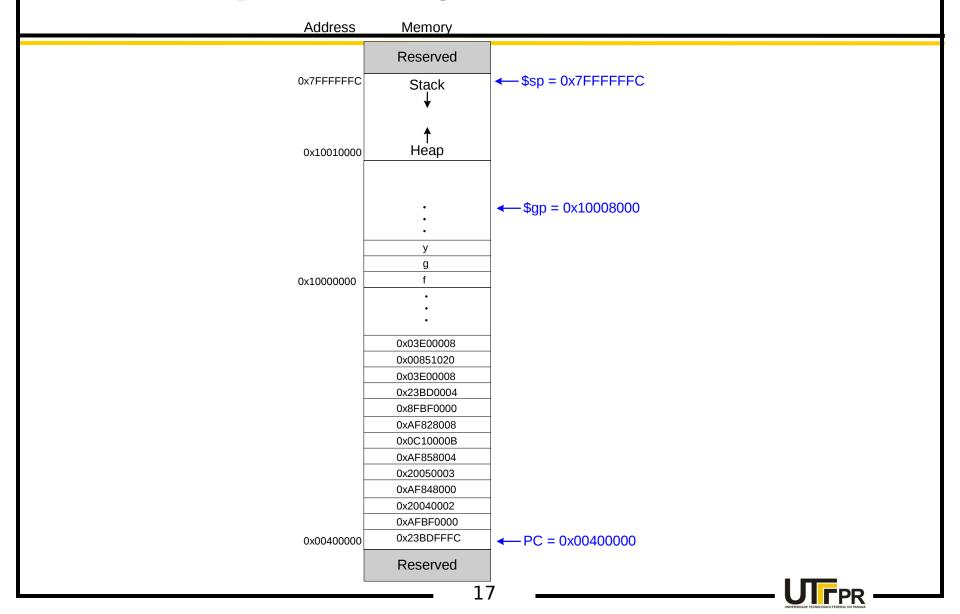
Exemplo: Programa Executável

Executable file header	Text Size	Data Size
	0x34 (52 bytes)	0xC (12 bytes)
Text segment	Address	Instruction
	0x00400000	0x23BDFFFC
	0x00400004	0xAFBF0000
	0x00400008	0x20040002
	0x0040000C	0xAF848000
	0x00400010	0x20050003
	0x00400014	0xAF858004
	0x00400018	0x0C10000B
	0x0040001C	0xAF828008
	0x00400020	0x8FBF0000
	0x00400024	0x23BD0004
	0x00400028	0x03E00008
	0x0040002C	0x00851020
	0x00400030	0x03E0008
Data segment	Address	Data
	0x10000000	f
	0x10000004	g
	0x10000008	у

addi \$sp, \$sp, -4
sw \$ra, 0 (\$sp)
addi \$a0, \$0, 2
sw \$a0, 0x8000 (\$gp)
addi \$a1, \$0, 3
sw \$a1, 0x8004 (\$gp)
jal 0x0040002C
sw \$v0, 0x8008 (\$gp)
lw \$ra, 0 (\$sp)
addi \$sp, \$sp, -4
jr \$ra
add \$v0, \$a0, \$a1
jr \$ra



Exemplo: Programa na Memória



Pseudo Instruções

Pseudoinstruction	MIPS Instructions
li \$s0, 0x1234AA77	lui \$s0, 0x1234
	ori \$s0, 0xAA77
mul \$s0, \$s1, \$s2	mult \$s1, \$s2 mflo \$s0
clear \$t0	add \$t0, \$0, \$0
move \$s1, \$s2	add \$s2, \$s1, \$0
nop	sll \$0, \$0, 0

Pseudo Instruções

Nome	Sintaxe	Tradução Inst. Reais	Significado
Move	move \$rt,\$rs	add \$rt,\$rs,\$zero	R[rt]=R[rs]
Clear	clear \$rt	add \$rt,\$zero,\$zero	R[rt]=0
Not	not \$rt, \$rs	nor \$rt, \$rs, \$zero	R[rt]=~R[rs]
Load Address	la \$rd, LabelAddr	<pre>lui \$rd, LabelAddr[31:16]; ori \$rd,\$rd, LabelAddr[15:0]</pre>	<pre>\$rd = Label Address</pre>
Load Immediate	li \$rd, IMMED[31:0]	<pre>lui \$rd, IMMED[31:16]; ori \$rd,\$rd, IMMED[15:0]</pre>	<pre>\$rd = 32 bit Immediate value</pre>
Branch unconditionally	b Label	beq \$zero,\$zero,Label	PC=Label
Branch and link	bal Label	bgezal \$zero,Label	R[31]=PC+8; PC=Label
Branch if greater than	bgt \$rs,\$rt,Label	slt \$at,\$rt,\$rs; bne \$at, \$zero,Label	if(R[rs]>R[rt]) PC=Label
Branch if less than	blt \$rs,\$rt,Label	slt \$at,\$rs,\$rt; bne \$at,\$zero,Label	if(R[rs] <r[rt]) pc="Label</td"></r[rt])>
Branch if greater than or equal	bge \$rs,\$rt,Label	slt \$at,\$rs,\$rt; beq \$at,\$zero,Label	if(R[rs]>=R[rt]) PC=Label
Branch if less than or equal	ble \$rs,\$rt,Label	slt \$at,\$rt,\$rs; beq \$at,\$zero,Label	if(R[rs]<=R[rt]) PC=Label
Branch if greater than unsigned	bgtu \$rs,\$rt,Label		if(R[rs]>R[rt]) PC=Label
Branch if greater than zero	bgtz \$rs,Label		if(R[rs]>0) PC=Label
Branch if equal to zero	beqz \$rs,Label		if(R[rs]==0) PC=Label
Multiplies and returns only first 32 bits	mul \$d, \$s, \$t	mult \$s, \$t; mflo \$d	\$d = \$s * \$t
Divides and returns quotient	div \$d, \$s, \$t	div \$s, \$t; mflo \$d	\$d = \$s / \$t
Divides and returns remainder	rem \$d, \$s, \$t	div \$s, \$t; mfhi \$d	\$d = \$s % \$t

Instruções

Soma e subtração

- Signed: add, addi, sub
 - » Executa a mesma operação que a versão unsigned
 - » Porém o processador gera exceção se overflow
- Unsigned: addu, addiu, subu
 - » O processador não gera exceção se overflow
 - » Nota: addiu sign-extends o imediato

Multiplicação e Divisão

- » Signed: mult, div
- » Unsigned: multu, divu

Set Less Than

- » Signed: slt, slti
- » Unsigned: sltu, sltiu

Nota: sltiu sign-extends o imediato antes da comparação

Instruções

Loads

- Signed:

- » Sign-extends para criar o valor de 32-bit
- » Load halfword: 1h
- » Load byte: 1b

- Unsigned: addu, addiu, subu

- » Zero-extends para criar o valor de 32-bit
- » Load halfword unsigned: 1hu
- » Load byte: 1bu



Ponto-Flutuante

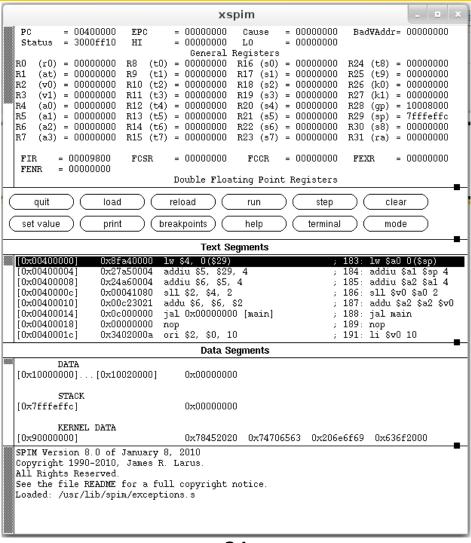
- Floating-point coprocessor (Coprocessor 1)
- 32 registradores de 32-bit (\$f0 \$f31)
- Valores precisão dupla são mantidos em dois floating point registers
 - e.g., \$f0 e \$f1, \$f2 e \$f3, etc.
 - Assim, os registradores de dupla precisão floating point são: \$f0, \$f2, \$f4, etc.



Ponto-Flutuante

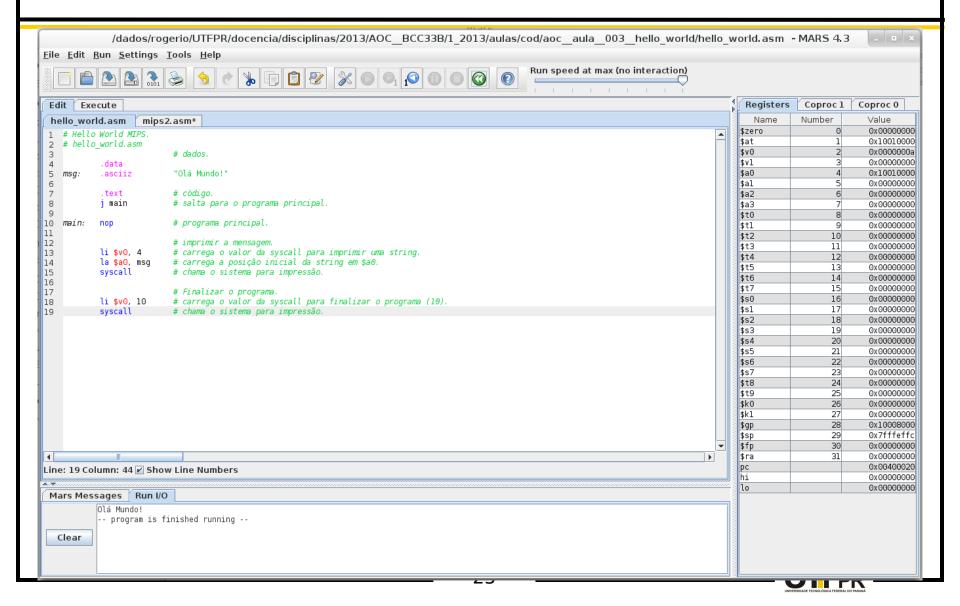
Name	Register Number	Usage
\$fv0 - \$fv1	0, 2	return values
\$ft0 - \$ft3	4, 6, 8, 10	temporary variables
\$fa0 - \$fa1	12, 14	procedure arguments
\$ft4 - \$ft8	16, 18	temporary variables
\$fs0 - \$fs5	20, 22, 24, 26, 28, 30	saved variables

Simulador SPIM

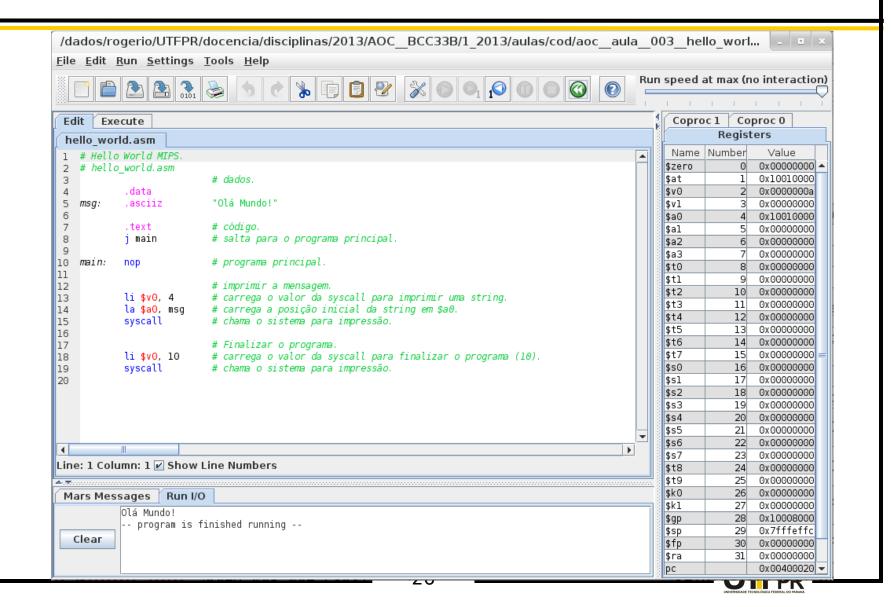




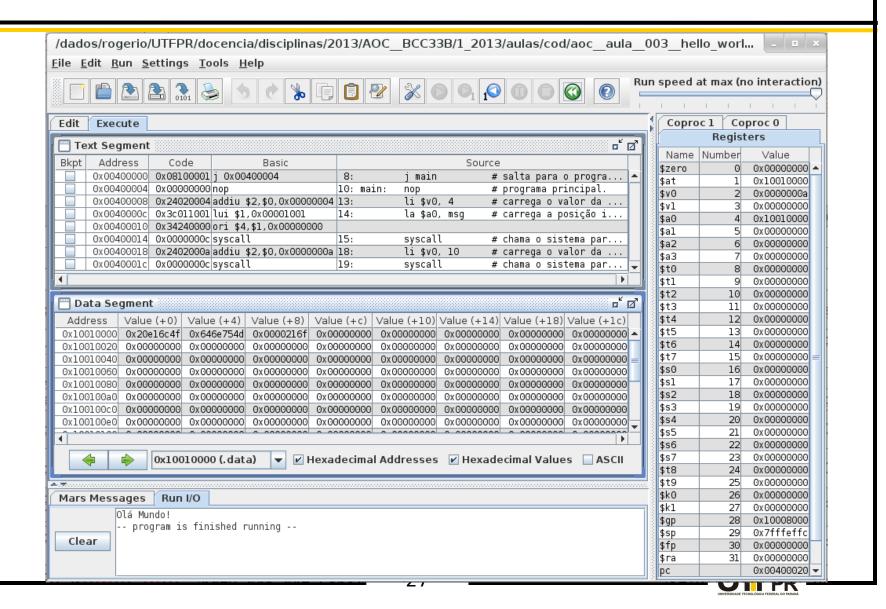
Simulador MARS



Hello World no MARS



Hello World no MARS



Diversão para Casa

- Download do Simulador MARS
- Testar as instruções da aula
- Verificar alterações dos conteúdos dos registradores e memória



• Implemente os programas em Assembly do MIPS para resolver as expressões:

a)
$$a = b + c$$

b)
$$f = (g + h) - (i + j)$$

Supondo que h seja associado com o registrador \$s2 e o endereço base do *Array A* armazenado em \$s3. Qual o código MIPS para o comando A[12] = h + A[8]?

Suponha que h seja associado com o registrador \$s2 e o endereço base do array A armazenado em \$s3. Qual o código MIPS para o comando A[12] = h + A[8];?

```
Solução
```

```
lw $t0,32($s3) # $t0 recebe A[8]
add $t0,$s2,$t0 # $t0 recebe h + A[8]
sw $t0,48($s3) # armazena o resultado em A[12]
```

 Qual o código MIPS para carregar uma constante de 32 bits no registrador \$s0 ?
 0000 0000 0011 1101 0000 1001 0000 0000

Solução

```
lui $s0,61  # 61_{10} = 0000 0000 0011 1101_2
ori $s0,$s0,2304  # 2304_{10} = 0000 1001 0000 0000_2
```

0000 0000 0011 1101 0000 1001 0000 0000₂



Leitura Recomendada



Capítulo 2

PATTERSON, David A.; HENNESSY, John L. Organização e projeto de computadores: a interface hardware/software. Rio de Janeiro, RJ: Elsevier, 2005. 484 p. ISBN 9788535215212.



Resumo da Aula de Hoje

Tópicos mais importantes:

Linguagem Assembly

Microprocessador MIPS

Registradores

Formatos de Instruções

Tipos de Instruções

Modos de Endereçamento

