

RISC versus IA32 (cont.)

- 1. Desenvolvimento de programas no IA32 em Linux
- 2. Acesso a operandos e operações
- 3. Suporte a estruturas de controlo
- 4. Suporte à invocação/retorno de funções
- 5. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)
- 6. Acesso e manipulação de dados estruturados

Análise do nível ISA:
o modelo RISC versus IA32 (2)

Análise do nível ISA:
o modelo RISC versus IA32 (3)

RISC versus IA32 (cont.):

- RISC: modos simples de endereçamento à memória
 - apenas 1 modo de especificar o endereço:
 $\text{Mem}[\text{C}^{\text{te}} + (\text{Reg}_b)] \quad \text{ou} \quad \text{Mem}[(\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$
 - 2 ou 3 modos de especificar o endereço:
 $\text{Mem}[\text{C}^{\text{te}} + (\text{Reg}_b)] \quad \text{e/ou}$
 $\text{Mem}[(\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)] \quad \text{e/ou}$
 $\text{Mem}[\text{C}^{\text{te}} + (\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$
- RISC: uma operação elementar por ciclo máquina
 - por ex. push/pop (IA32)
sub&store/load&add (RISC)

2

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

RISC versus IA32 :

- RISC: conjunto reduzido e simples de instruções
 - pouco mais que o subset do IA32 já apresentado...
 - instruções simples, mas eficientes
- operações aritméticas e lógicas:
 - 3-operandos (RISC) versus 2-operandos (IA32)
 - RISC: operandos sempre em registo,
32 registos genéricos visíveis ao programador,
sendo normalmente
 - 1 reg apenas de leitura, com o valor 0
 - 1 reg usado para guardar o endereço de regresso da função
 - 1 reg usado como stack pointer (s/w)

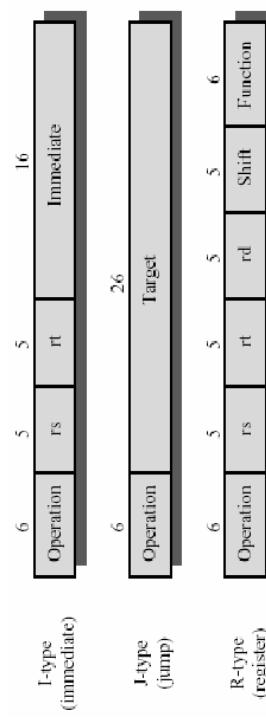
— ■ ■ ■

Análise do nível ISA:
o modelo RISC versus IA32 (4)

Análise do nível ISA:
o modelo RISC versus IA32 (5)

RISC versus IA32 (cont.):

- RISC: formatos simples de instruções
 - comprimento fixo e poucas variações
 - ex.:MIPS



2

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

3

4

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

Principal diferença:

- na organização dos registos
 - IA32: poucos registos genéricos => variáveis e argumentos normalmente na stack
 - RISC: 32 registos genéricos => registos para variáveis locais, & registos para passagem de argumentos & registo para endereço de regresso de função
- consequências:
 - menor utilização da stack nas arquitecturas RISC
 - RISC potencialmente mais eficiente

Análise de um exemplo (swap) ...

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

5



	IA32	MIPS
swap:		
pushl %ebp	sw	\$r1, 24(\$sp)
movl %esp, %ebp		\$v1, 0(\$sa0)
pushl %ebp		\$v0, 0(\$sa1)
movl 8(%ebp), %edx		\$v0, 0(\$sa0)
movl 12(%ebp), %ecx		\$v1, 0(\$sa1)
movl (%edx), %ebx		\$31
movl %ecx, %eax		
movl (%edx), %eax		
movl %ebx, (%ecx)		
popl %ebx		
popl %ebp		
ret		
call_swap:		
pushl %ebp		\$sp, \$sp, 32
movl %esp, %ebp		\$x, 24(\$sp)
subl \$24, %esp		\$v0, 15(\$13)
movl \$15213, -4(%ebp)		\$v0, 0x10000
movl \$91125, -8(%ebp)		\$v0, 0x63f5
movl -4(%ebp), %eax		\$a0, \$sp, 16 # &zfp1= sp+16
movl -8(%ebp), %eax		\$a1, \$sp, 20 # &zfp2= sp+20
leal -8(%ebp), %eax		\$ra, 24(\$sp)
leal -8(%ebp), %eax		\$sp, \$sp, 32
call %swap		\$ra
movl %esp, %ebp		
popl %ebp		
ret		

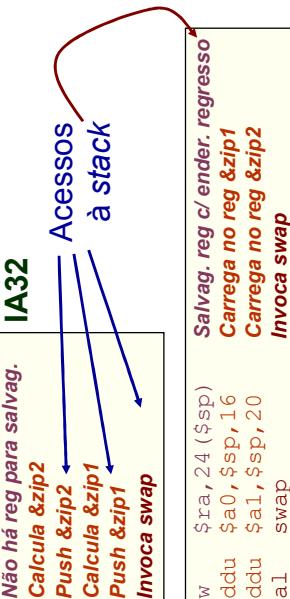
AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

6

	swap
1. Inicializar swap	
•actualizar frame pointer	
•salvaguardar registos	
•reservar espaço p/ locais	
2. Acessos à stack	
•Salvag. reg c/ ender. regresso	
•Carrega no reg & zip1	
•Carrega no reg & zip2	
•Invoca swap	



IA32
Não há reg para salvag.
leal -4(%ebp), %eax
pushl %eax
leal -8(%ebp), %eax
pushl %eax
call swap



IA32
Acessos à stack
Salvag. reg c/ ender. regresso
Carrega no reg & zip1
Carrega no reg & zip2
Invoca swap

MIPS
Frame pointer p/ atualiz.: NÃO
Registos p/ salvag: NÃO
Espaço p/ locais: NÃO

Funções em assembly: IA32 versus MIPS (RISC) (5)

Funções em assembly: IA32 versus MIPS (RISC) (6)

2. Corpo de swap ...

swap

movl 12(%ebp), %ecx	Get yp
movl 8(%ebp), %edx	Get xp
movl (%ecx), %eax	Get y
movl (%edx), %ebx	Get x
movl %eax, (%edx)	Armazena y em *xp
movl %ebx, (%ecx)	Armazena x em *yp

lw \$v1, 0(\$a0)	Get x
lw \$v0, 0(\$a1)	Get y
sw \$v0, 0(\$a0)	Armazena y em *xp
sw \$v1, 0(\$a1)	Armazena x em *yp

AUProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

9

Funções em assembly: IA32 versus MIPS (RISC) (7)

call_swap

call_swap

2. Terminar invocação de swap...
• libertar espaço de argumentos na stack...
• recuperar registos

addl \$8, (%esp)	Actualiza stack pointer Não há reg's a recuperar
------------------	---

MIPS

lw \$ra, 24(\$sp)	Espaço a libertar na stack: NÃO Recupera reg's a recuperar
-------------------	---

AUProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

11

3. Término de swap ...

- libertar espaço de var locais
- recuperar registos
- recuperar antigo frame pointer
- voltar a call_swap

swap

popl %ebx	Não há espaço a libertar
movl %ebp, %esp	Recupera %ebx
popl %ebp	Recupera %esp
ret	Recupera %ebp
	Volta à função chamadora

IA32

MIPS

AUProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

10

popl %ebx	Não há espaço a libertar
movl %ebp, %esp	Recupera %ebx
popl %ebp	Recupera %esp
ret	Recupera %ebp
	Volta à função chamadora

Acessos à memória (todas...)

Acessos à stack

AUProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

11