

Estrutura do tema ISA do IA-32

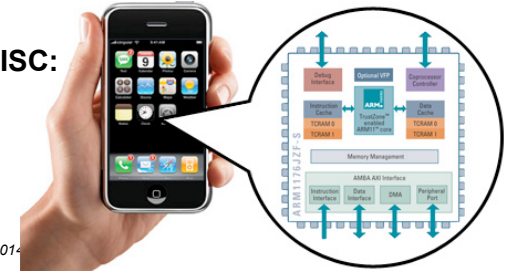
1. Desenvolvimento de programas no IA-32 em Linux
2. Acesso a operandos e operações
3. Suporte a estruturas de controlo
4. Suporte à invocação/regresso de funções
5. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)
6. Acesso e manipulação de dados estruturados

Caracterização das arquiteturas RISC

- conjunto reduzido e simples de instruções
- operandos sempre em registos
- formatos simples de instruções
- modos simples de endereçamento à memória
- uma operação elementar por ciclo máquina

Ex de uma arquitetura RISC:

ARM



Análise do nível ISA: o modelo RISC versus IA-32 (1)

RISC versus IA-32 :

- RISC: conjunto reduzido e simples de instruções
 - pouco mais que o *subset* do IA-32 já apresentado...
 - instruções simples, mas eficientes
- operações aritméticas e lógicas:
 - 3-operandos (RISC) versus 2-operandos (IA-32)
 - RISC: operandos sempre em registos, 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* (convenção do *s/w*)

—

Análise do nível ISA: o modelo RISC versus IA-32 (2)

RISC versus IA-32 (cont.):

- RISC: modos simples de endereçamento à memória
 - apenas 1 modo de especificar o endereço:
 $\text{Mem}[\text{C}^e + (\text{Reg}_b)]$ ou $\text{Mem}[(\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$
 - 2 ou 3 modos de especificar o endereço:
 $\text{Mem}[\text{C}^e + (\text{Reg}_b)]$ e/ou
 $\text{Mem}[(\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$ e/ou
 $\text{Mem}[\text{C}^e + (\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$
- RISC: uma operação elementar por ciclo máquina
 - por ex. *push/pop* (IA-32) substituído pelo par de instruções *sub&store/load&add* (RISC)

—

RISC versus IA-32 (cont.):

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

Name	Fields						Comments
Field size	6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits	All MIPS instructions are 32 bits long
R-format	op	rs	rt	rd	shamt	funct	Arithmetic instruction format
I-format	op	rs	rt	address/immediate			Transfer, branch, imm. format
J-format	op	target address					Jump instruction format

Principal diferença na implementação de funções:

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

Análise de um exemplo (swap) ...

Revisão da codificação de swap e call_swap no IA-32

<pre>void swap(int *xp, int *yp) { int t0 = *xp; int t1 = *yp; *xp = t1; *yp = t0; }</pre>	<pre>void call_swap() { int zip1 = 15213; int zip2 = 91125; swap(&zip1, &zip2); }</pre>
<pre>_swap: pushl %ebp movl %esp, %ebp pushl %ebx movl 12(%ebp), %ecx movl 8(%ebp), %edx movl (%ecx), %eax movl (%edx), %ebx movl %eax, (%edx) movl %ebx, (%ecx) movl -4(%ebp), %ebx movl %ebp, %esp popl %ebp ret</pre>	<pre>_call_swap: pushl %ebp movl %esp, %ebp subl \$24, %esp movl \$15213, -4(%ebp) movl \$91125, -8(%ebp) leal -4(%ebp), %eax movl %eax, (%esp) leal -8(%ebp), %eax movl %eax, 4(%esp) call _swap movl %ebp, %esp popl %ebp ret</pre>

Funções em assembly: IA-32 versus MIPS (RISC) (2)

IA-32	MIPS
<pre>_swap: pushl %ebp movl %esp, %ebp pushl %ebx movl 8(%ebp), %edx movl 12(%ebp), %ecx movl (%edx), %ebx movl (%ecx), %eax movl %eax, (%edx) movl %ebx, (%ecx) popl %ebx popl %ebp ret _call_swap: pushl %ebp movl %esp, %ebp subl \$24, %esp movl \$15213, -4(%ebp) movl \$91125, -8(%ebp) leal -4(%ebp), %eax movl %eax, (%esp) leal -8(%ebp), %eax movl %eax, 4(%esp) call _swap movl %ebp, %esp popl %ebp ret</pre> <p>Total: 63 bytes</p>	<pre>swap: lw \$v1, 0(\$a0) lw \$v0, 0(\$a1) sw \$v0, 0(\$a0) sw \$v1, 0(\$a1) j \$ra call_swap: subu \$sp, \$sp, 32 sw \$ra, 24(\$sp) li \$v0, 15213 sw \$v0, 16(\$sp) li \$v0, 0x10000 ori \$v0, \$v0, 0x63f5 sw \$v0, 20(\$sp) addu \$a0, \$sp, 16 # &zip1= sp+16 addu \$a1, \$sp, 20 # &zip2= sp+20 jal swap lw \$ra, 24(\$sp) addu \$sp, \$sp, 32 j \$ra</pre> <p>Total: 72 bytes</p>

Funções em assembly:
IA-32 versus MIPS (RISC) (3)

call_swap

1. Invocar swap

- salvagar registos
- passagem de argumentos
- chamar rotina e guardar endereço de regresso

IA-32

```
leal    -4(%ebp), %eax
pushl   %eax
leal    -8(%ebp), %eax
pushl   %eax
call    swap
```

Não há reg para salvag.
Calcula &zip2
Push &zip2
Calcula &zip1
Push &zip1
Invoca swap

Acessos à stack

MIPS

```
sw      $ra, 24($sp)
addu    $a0, $sp, 16
addu    $a1, $sp, 20
jal      swap
```

Salvag. reg c/ endereço regresso
Calcula & coloca &zip1 no reg arg 0
Calcula & coloca &zip2 no reg arg 1
Invoca swap

Funções em assembly:
IA-32 versus MIPS (RISC) (4)

swap

1. Inicializar swap

- atualizar frame pointer
- salvagar registos
- reservar espaço p/ locais

IA-32

```
swap:
pushl   %ebp
movl     esp, %ebp
pushl   %ebx
```

Salvag. antigo %ebp
%ebp novo frame pointer
Salvag. %ebx
Não é preciso espaço p/ locais

Acessos à stack

MIPS

Frame pointer p/ actualizar: NÃO
Registos p/ salvar: NÃO
Espaço p/ locais: NÃO

Funções em assembly:
IA-32 versus MIPS (RISC) (5)

swap

2. Corpo de swap ...

IA-32

```
movl    12(%ebp), %ecx
movl    8(%ebp), %edx
movl     %ecx, %eax
movl     %edx, %ebx
movl     %eax, (%edx)
movl     %ebx, (%ecx)
```

Coloca yp em reg
Coloca xp em reg
Coloca y em reg
Coloca x em reg
Armazena y em *xp
Armazena x em *yp

Acessos à memória (todas...)

MIPS

```
lw      $v1, 0($a0)
lw      $v0, 0($a1)
sw      $v0, 0($a0)
sw      $v1, 0($a1)
```

Coloca x em reg
Coloca y em reg
Armazena y em *xp
Armazena x em *yp

Funções em assembly:
IA-32 versus MIPS (RISC) (6)

swap

3. Término de swap ...

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

IA-32

```
popl    %ebx
movl     %ebp, %esp
popl     %ebp
ret
```

Não há espaço a libertar
Recupera %ebx
Recupera %esp
Recupera %ebp
Regressa à função chamadora

Acessos à stack

MIPS

Espaço a libertar de var locais: NÃO
Recuperação de registos: NÃO
Recuperação do frame ptr: NÃO
Regressa à função chamadora

```
j      $ra
```

Funções em assembly:
IA-32 versus MIPS (RISC) (7)



call_swap

2. Terminar invocação de swap...

- libertar espaço de argumentos na *stack*...
- recuperar registos

`addl $8, (%esp)`

Atualiza stack pointer
Não há reg's a recuperar

IA-32

**Acessos
à stack**

MIPS

`lw $ra, 24($sp)`

Espaço a libertar na stack: NÃO
Recupera reg c/ ender regresso

Total de acessos à stack: 14 no IA-32, 6 no MIPS !