



## **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 vs x86-64 vs RISC**
6. Acesso e manipulação de dados estruturados

## Relembrando: IA-32 versus Intel 64 (x86-64)



### Principal diferença na organização interna:

- organização dos registos (na codificação de funções)
  - IA-32: poucos registos genéricos (**só 6**) => variáveis locais em reg e argumentos na *stack*
  - Intel 64: 16 registos genéricos => mais registos, para variáveis locais (**8**) & para passagem e uso de argumentos (**6**)
- impacto na execução de funções:
  - menor utilização da *stack* na arquitetura Intel 64
  - Intel 64 potencialmente mais eficiente

### Análise de um exemplo (*swap*) ...

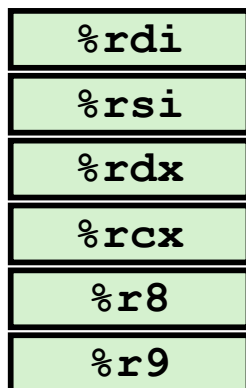
# x86-64: 64-bit extension to IA-32

## Intel 64: Intel implementation of x86-64

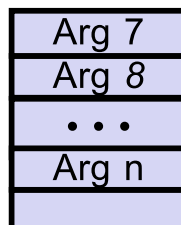


### Chamada de funções (IA-32 vs x86-64):

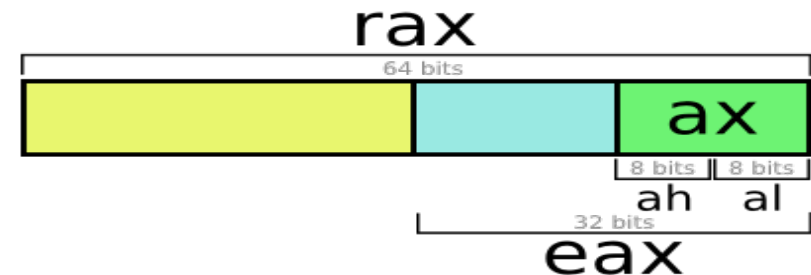
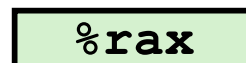
- 6 Registos para argumentos



- Restantes argumentos: stack



- Valor de retorno



### x86-64 Integer Registers: Usage Conventions

%rax	Return value	%r8	Argument #5
%rbx	Callee saved	%r9	Argument #6
%rcx	Argument #4	%r10	Caller saved
%rdx	Argument #3	%r11	Caller Saved
%rsi	Argument #2	%r12	Callee saved
%rdi	Argument #1	%r13	Callee saved
%rsp	Stack pointer	%r14	Callee saved
%rbp	Callee saved	%r15	Callee saved

# Revisão da codificação de swap e call\_swap no IA-32



```
void call_swap()
{
    int zip1 = 15213;
    int zip2 = 91125;
    swap(&zip1, &zip2);
}
```

```
pushl %ebp
movl %esp, %ebp
subl $8, %esp

movl $15213, -4(%ebp)
movl $91125, -8(%ebp)

leal -8(%ebp), %eax
pushl %eax
leal -4(%ebp), %eax
pushl %eax
call swap
addl $8, %esp

leave
ret
```

```
void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}
```

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

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

movl -4(%ebp), %ebx
leave
ret
```

# Funções em assembly: IA-32 versus Intel 64

x86-64 gcc 12.2 -O2 -m32 -fno-omit-frame-pointer

## IA-32

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

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

    movl -4(%ebp), %ebx
    leave
    ret

_call_swap:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    subl $8, %esp

    movl $15213, -4(%ebp)
    movl $91125, -8(%ebp)

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

    leave
    ret
```

## Intel 64

```
swap:

    pushl %rbp
    movl %rsp, %rbp

    movl (%rdi), %eax
    movl (%rsi), %edx
    movl %edx, (%rdi)
    movl %eax, (%rsi)

    leave
    ret

call_swap:
    pushq %rbp
    movq %rsp, %rbp
    subq $8, %rsp

    movl $15213, -4(%rbp)
    movl $91125, -8(%rbp)

    leaq -8(%rbp), %rsi
    leaq -4(%rbp), %rdi
    call swap

    leave
    ret
```

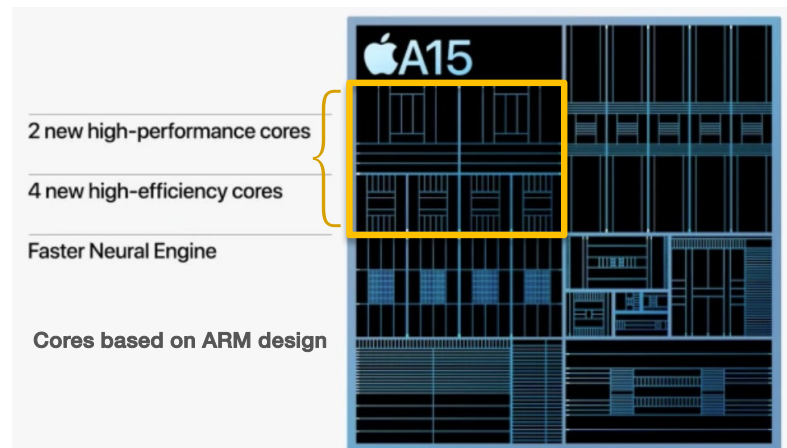
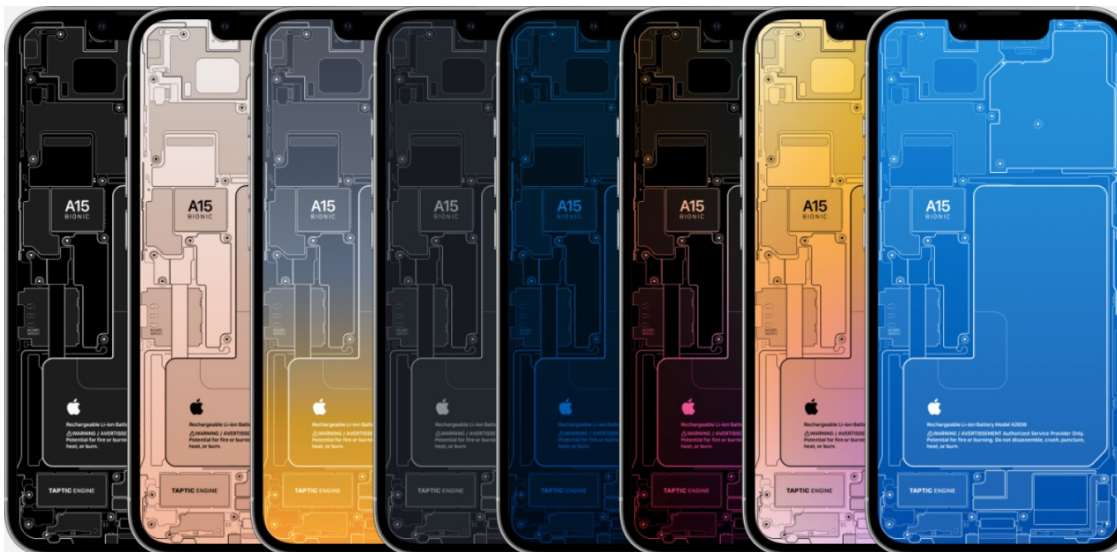
**Total de acessos à stack:**  
**15 no IA-32, 7 (9) no Intel 64 !**



## Caracterização das arquiteturas RISC

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

Arquiteturas RISC: **em todos os smartphones!**



## 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 muito eficientes em *pipeline*
- operações aritméticas e lógicas:
  - 3-operandos (RISC) *versus* 2-operandos (IA-32)
  - RISC: operandos sempre em registos,  
**16/32 registos genéricos visíveis ao programador**,  
sendo normalmente
    - 1 reg apenas de leitura, com o valor 0 (em 32 registos)
    - 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:  
 $\text{Mem}[C^{\text{te}} + (\text{Reg}_b)]$     ou     $\text{Mem}[(\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$
  - ou poucos modos de especificar o endereço:  
 $\text{Mem}[C^{\text{te}} + (\text{Reg}_b)]$     e/ou  
 $\text{Mem}[(\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$     e/ou  
 $\text{Mem}[C^{\text{te}} + (\text{Reg}_b) + (\text{Reg}_i)]$
- RISC: uma operação elementar em cada instrução
  - por ex. `push/pop` (IA-32)  
substituído pelo par de operações elementares  
`sub&store/load&add` (RISC)

— . . .



# Análise do nível ISA: o modelo RISC versus IA-32 (3)



## 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

- ex.: ARM

Name	Format	Example								Comments
Field size		4 bits	2 bits	1 bit	4 bits	1 bit	4 bits	4 bits	12 bits	All ARM instructions are 32 bits long
DP format	DP	Cond	F	I	Opcode	S	Rn	Rd	Operand2	Arithmetic instruction format
DT format	DT	Cond	F	Opcode			Rn	Rd	Offset12	Data transfer format
Field size		4 bits	2 bits	2 bits	24 bits					
BR format	BR	Cond	F	Opcode	signed_immed_24					B and BL instructions



### Principal diferença na organização interna:

- organização dos registos (na codificação de funções)
  - IA-32: poucos registos genéricos => variáveis e argumentos normalmente na *stack*
  - RISC: 16/32 registos genéricos => mais registos, para variáveis locais & registos para passagem de argumentos & **registo para endereço de regresso**
- impacto na execução de funções:
  - menor utilização da *stack* nas arquiteturas RISC
  - RISC potencialmente mais eficiente

### Análise de um exemplo (*swap*) ...

## Convenção na utilização dos registos ARM/MIPS

63 32 31 0			Register Name	Number	Usage
X0		W0	zero	0	Constant 0
X1		W1	at	1	Reserved for assembler
X2		W2	v0	2	Expression evaluation and
X3		W3	v1	3	results of a function
X4		W4	a0	4	Argument 1
X5		W5	a1	5	Argument 2
X6		W6	a2	6	Argument 3
X7		W7	a3	7	Argument 4
X8 (XR)		W8	t0	8	Temporary (not preserved across call)
X9		W9	t1	9	Temporary (not preserved across call)
X10		W10	t2	10	Temporary (not preserved across call)
X11		W11	t3	11	Temporary (not preserved across call)
X12		W12	t4	12	Temporary (not preserved across call)
X13		W13	t5	13	Temporary (not preserved across call)
X14		W14	t6	14	Temporary (not preserved across call)
X15		W15	t7	15	Temporary (not preserved across call)
X16 (IP0)		W16	s0	16	Saved temporary (preserved across call)
X17 (IP1)		W17	s1	17	Saved temporary (preserved across call)
X18 (PR)		W18	s2	18	Saved temporary (preserved across call)
X19		W19	s3	19	Saved temporary (preserved across call)
X20		W20	s4	20	Saved temporary (preserved across call)
X21		W21	s5	21	Saved temporary (preserved across call)
X22		W22	s6	22	Saved temporary (preserved across call)
X23		W23	s7	23	Saved temporary (preserved across call)
X24		W24	t8	24	Temporary (not preserved across call)
X25		W25	t9	25	Temporary (not preserved across call)
X26		W26	k0	26	Reserved for OS kernel
X27		W27	k1	27	Reserved for OS kernel
X28		W28	gp	28	Pointer to global area
X29 (FP)		W29	sp	29	Stack pointer
X30 (LR)		W30	fp	30	Frame pointer
XZR (X31)	WZR (W31)	Zero Register (hardware special)	ra	31	Return address (used by function call)
SP (X31)		Stack Pointer (hardware special)			
PC		Program Counter (hardware special)			
PSTATE		Processor State (hardware special)			

# Funções em assembly: IA-32 versus Intel 64

x86-64 gcc 12.2 -O2 -m32 -fno-omit-frame-pointer

<code>_swap:</code> <b>IA-32</b>	<code>swap:</code> <b>Intel 64</b>	<code>swap:</code> <b>MIPS64</b>
<pre> pushl %ebp movl %esp, %ebp pushl %ebx  movl 8(%ebp), %edx movl 12(%ebp), %eax movl (%edx), %ecx movl (%eax), %ebx movl %ebx, (%edx) movl %ecx, (%eax)  movl -4(%ebp), %ebx leave ret  _call_swap: pushl %ebp movl %esp, %ebp subl \$8, %esp  movl \$15213, -4(%ebp) movl \$91125, -8(%ebp)  leal -8(%ebp), %eax pushl %eax leal -4(%ebp), %eax pushl %eax call swap  leave ret </pre>	<pre> pushl %rbp movl %rsp, %rbp  movl (%rdi), %eax movl (%rsi), %edx movl %edx, (%rdi) movl %eax, (%rsi)  leave ret  call_swap: pushq %rbp movq %rsp, %rbp subq \$8, %rsp  movl \$15213, -4(%rbp) movl \$91125, -8(%rbp)  leaq -8(%rbp), %rsi leaq -4(%rbp), %rdi call swap  leave ret </pre>	<pre> daddiu \$sp,\$sp,-16 sd \$fp,8(\$sp) move \$fp,\$sp lw \$2,0(\$4) lw \$3,0(\$5) sw \$3,0(\$4) sw \$2,0(\$5) move \$sp,\$fp ld \$fp,8(\$sp) jr \$31 # \$ra daddiu \$sp,\$sp,16  call_swap: daddiu \$sp,\$sp,-48 sd \$31,40(\$sp) sd \$fp,32(\$sp) move \$fp,\$sp  li \$2,15213 # 0x3b6d sw \$2,0(\$fp) li \$2,65536 # 0x10000 ori \$2,\$2,0x63f5 sw \$2,4(\$fp)  move \$4,\$fp # &amp;zip1 daddiu \$5,\$fp,4 # &amp;zip2 jal swap  ... </pre>
<p><b>Total de acessos à stack:</b>  <b>15 no IA-32, 7 (9) no Intel 64,</b>  <b>5+2 no MIPS64</b></p>		

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



## call\_swap

### 1. Invocar swap

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

```
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*

**IA-32**

Acessos  
à stack

**MIPS**

```
sd $31,40($sp)
move $4,$fp
daddiu $5,$fp,4
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) (3)



## swap

### 1. Inicializar swap

- atualizar *frame pointer*
- salvar registos
- reservar espaço p/ locais

swap:

pushl %ebp

movl %esp, %ebp

pushl %ebx

*Salvag. antigo %ebp*

*%ebp novo frame pointer*

*Salvag. %ebx*

*Não é preciso espaço p/ locais*

IA-32

Acessos  
à stack

MIPS

*Frame pointer p/ atualizar:* **NÃO**

*Registos p/ salvar:* **NÃO**

*Espaço p/ locais:* **NÃO**

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



swap

## 2. Corpo de swap ...

movl	12(%ebp), %ecx	<i>Coloca yp em reg</i>
movl	8(%ebp), %edx	<i>Coloca xp em reg</i>
movl	(%ecx), %eax	<i>Coloca y em reg</i>
movl	(%edx), %ebx	<i>Coloca x em reg</i>
movl	%eax, (%edx)	<i>Armazena y em *xp</i>
movl	%ebx, (%ecx)	<i>Armazena x em *yp</i>

IA-32

Acessos  
à memória  
(todas...)

MIPS

lw	\$v1, 0(\$a0)	<i>Coloca x em reg</i>
lw	\$v0, 0(\$a1)	<i>Coloca y em reg</i>
sw	\$v0, 0(\$a0)	<i>Armazena y em *xp</i>
sw	\$v1, 0(\$a1)	<i>Armazena x em *yp</i>

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



swap

## 3. Término de swap ...

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

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

**Não há espaço a libertar**

**Recupera %ebx**

**Recupera %esp**

**Recupera %ebp**

**Regressa à função chamadora**

**IA-32**

Acessos  
à stack

**MIPS**

```
j $ra
```

**Espaço a libertar de var locais: NÃO**

**Recuperação de registos: NÃO**

**Recuperação do frame ptr: NÃO**

**Regressa à função chamadora**



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



**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 $ra, 40($sp)
```

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

**Total de acessos à memória/stack** (incl. inicialização de var's em mem):

**13(+2) no IA-32, 5(+2) no MIPS !**

# Funções em assembly: IA-32 versus ARM64

x86-64 gcc 12.2 -O2 -m32 -fno-omit-frame-pointer

**IA-32**

```

_swap:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    pushl %ebx

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

    movl -4(%ebp), %ebx
    leave
    ret

_call_swap:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    subl $8, %esp

    movl $15213, -4(%ebp)
    movl $91125, -8(%ebp)

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

    leave
    ret
    
```

**Intel 64**

```

swap:
    pushl %rbp
    movl %rsp, %rbp

    movl (%rdi), %eax
    movl (%rsi), %edx
    movl %edx, (%rdi)
    movl %eax, (%rsi)

    leave
    ret

call_swap:
    pushq %rbp
    movq %rsp, %rbp
    subq $8, %rsp

    movl $15213, -4(%rbp)
    movl $91125, -8(%rbp)

    leaq -8(%rbp), %rsi
    leaq -4(%rbp), %rdi
    call swap

    leave
    ret
    
```

Nota:

stp x29, x30, [sp, -32]! # sp=sp-32; M[sp]=x29; M[sp+8]=x30;

**ARM64**

```

swap:

    ldr w3, [x1] # w3 = M[x1]
    ldr w2, [x0] # w2 = M[x0]
    str w3, [x0] # M[x0] = w3
    str w2, [x1] # M[x1] = w2

    ret # PC = x30 (link reg.)

call_swap:
    stp x29, x30, [sp, -32]!
    mov x29, sp # x29 = fp ou bp

    mov w0, 15213
    str w0, [sp, 28] # M[sp+28]=w0
    mov w0, 25589
    movk w0, 0x1, lsl 16
    str w0, [sp, 24] # M[sp+24]=w0

    add x1, sp, 24
    add x0, sp, 28
    bl swap # branch and link

    ldp x29, x30, [sp], 32
    ret
    
```

# ***GCC (GNU Compiler Collection): linguagens de programação suportadas e ...***



## **Linguagens de programação que GCC suporta**

### – C com dialetos:

- ANSI C original (X3.159-1989, ISO standard ISO/IEC 9899:1990) aka **C89** ou **C90**; usar com `'-ansi'`, `'-std=c90'`
- **C94** ou **C95**, usar com `'-std=iso9899:199409'`
- **C99**, usar com `'-std=c99'` or `'-std=iso9899:1999'`
- **C11**, usar com `'-std=c11'`
- **C17**, usar com `'-std=c17'`
- por omissão GCC usa **C11** com extensões `'-std=gnu11'`

### – C++ (usado com comando `'g++'`) com dialetos:

- **C++98**, **C++03**, **C++11**, **C++14**, **C++17**, ...

### – Fortran (usado com comando `'gfortran'`) com dialetos:

- **Fortran 95**, **Fortran 2003**, **Fortran 2008**, ...

# ***GCC (GNU Compiler Collection): ... e processadores suportados***



## **Processadores que GCC suporta**

- especificado sempre com opção `'-m'`
- opção x86, usar com `'-march=cpu-type'`; algumas escolhas:
  - `'native'` (o sistema local)
  - `'i386'... 'x86-64'... 'kn1'... 'icelake'... 'znver3'`
- opção MIPS, usar com `'-march=arch'`
  - é possível ainda selecionar um dado processador MIPS
- opção ARM, usar com `'-march=name'`
  - é possível ainda selecionar um dado processador ARM; mais comuns:
    - os da última geração de 32 bits, `'armv7'`
    - da 1ª geração de 64 bits, `'armv8-a'`