Insper

Sistemas Hardware-Software

Aula 03 – Arquitetura x86-64

Engenharia Fabio Lubacheski

Maciel C. Vidal Igor Montagner

Fábio Ayres

Aula passada

- Representação em memória de vários tipos em C
- Estrutura de um arquivo executável
 - .text guarda nosso código
 - 。 .data guarda globais inicializadas
 - .rodata guarda constantes
 - bss reserva espaço para globais não inicializadas
- Variáveis locais só existem em tempo de execução

Aula passada

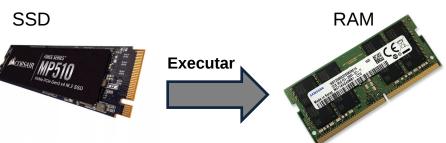
SSD



Executable Object File

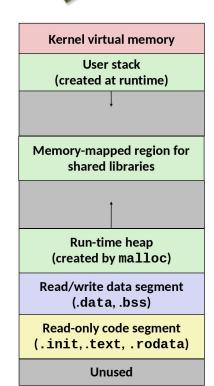
Executable Object File
ELF header
Program header table (required for executables)
.init section
.text section
.rodata section
.data section
.bss section
.symtab
.debug
.line
.strtab
Section header table (required for relocatables)

Aula passada



Executable Object File

ELF header
Program header table (required for executables)
.init section
.text section
.rodata section
.data section
.bss section
.symtab
.debug
.line
.strtab
Section header table
(required for
relocatables)





Aula de hoje

relocatables)

SSD **RAM Executar Executable Object File ELF** header **Kernel virtual memory** Program header table User stack (required for executables) (created at runtime) .init section .text section .rodata section Memory-mapped region for shared libraries .data section .bss section .symtab Run-time heap .debug (created by malloc) .line Read/write data segment .strtab (.data, .bss) Section header table Read-only code segment (required for

(.init,.text,.rodata)

Unused

Processador Execução (intel)



Arquitetura x86-64

Processadores Intel x86

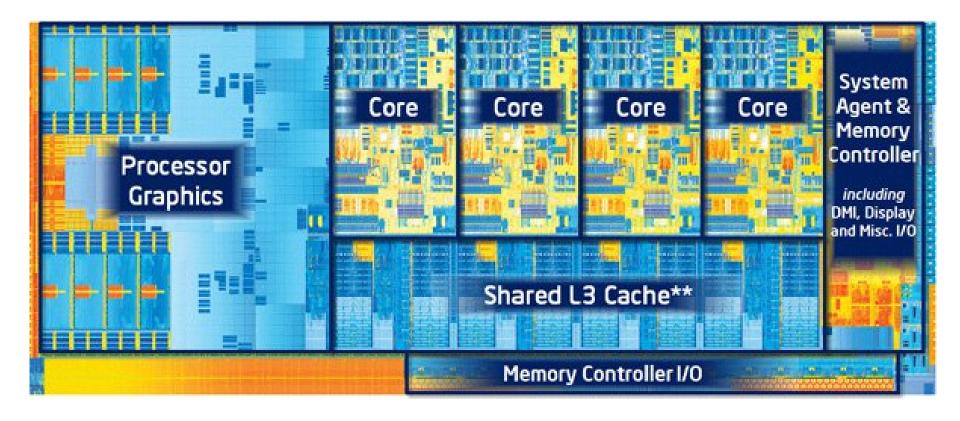
- Dominam o mercado
 - Aprox 80% de market share de PCs!
- Linhas
 - Core i3: entry-level
 - Core i5: mainstream
 - Core i7: high-end
 - Core i9: very high-end
 - Core m: mobile (tablets)
 - Xeon: servidores e estações de trabalho
- Complex-instruction-set computer (CISC)
 - Procure por RISC

Evolução dos processadores Intel/AMD

Nome	Data	Transistores	MHz
8086	1978	29K	5-10
 Primeiro processador Intel 16-bit Espaço de endereçamento: 1MB 			
386	1985	275K	16-33
 Primeiro processador Intel 32-bit (IA32) Adicionou modo de endereçamento "flat", capaz de rodar Unix 			
Pentium 4E	2004	125M	2800-3800
Primeiro processador Intel 64-bit (x86-64)			
Core 2	2006	291M	1060-3500
Primeiro processador Intel multi-core			
Core i7	2008	731M	1700-3900
Quad-core			



Exemplo: Intel Ivy Bridge (Core i7 3770K)





Definições

Arquitetura (também conhecida como ISA: instruction set architecture):

- registradores, instruções
- Exemplos de ISAs:
 - Intel: x86, IA32, Itanium, x86-64
 - ARM

Microarquitetura: Implementação da arquitetura

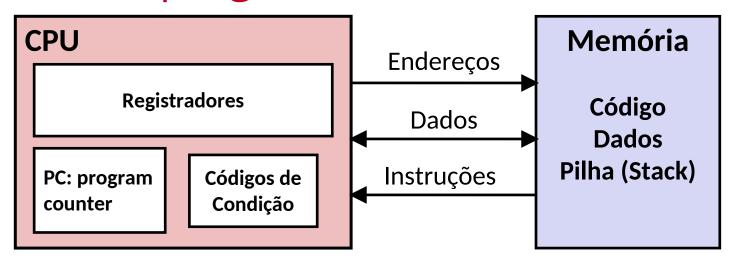
Tamanho de cache, número de cores, frequência de clock

Código:

- Código de máquina: sequencia de bytes que o processador executa
- Código assembly: representação textual mais "amigável" do código de máquina



A visão do programador



PC: Program counter

%rip: Endereço da próxima instrução

Registradores

Dados de uso muito frequente

Códigos de condição

Informação sobre o resultado das operações aritméticas ou lógicas mais recentes

Memória

Um vetor de bytes Armazena código e dados Armazena estado atual do programa (pilha)

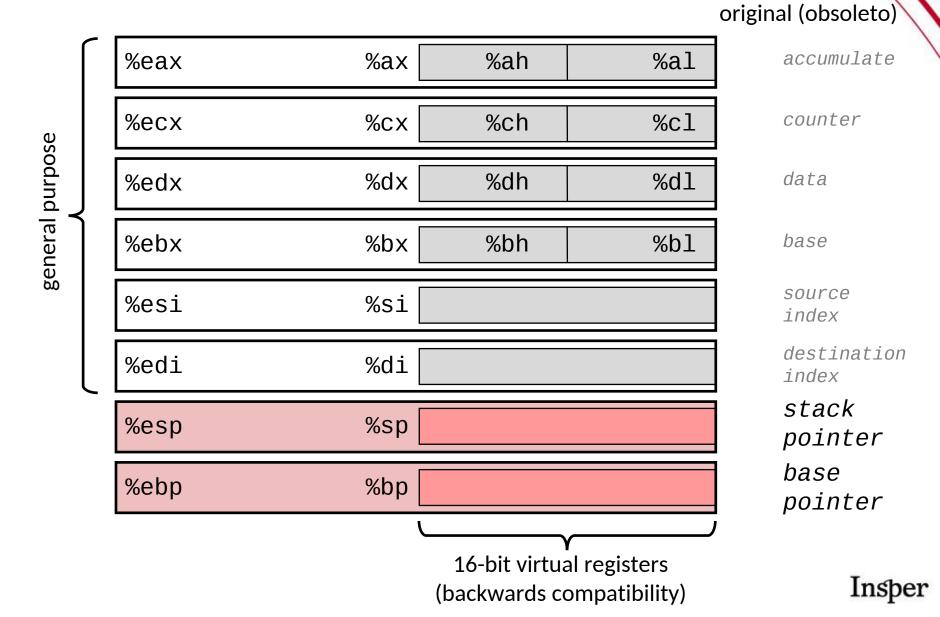


Registradores inteiros x86-64

%rax	%eax	%r8	%r8d
%rbx	%ebx	%r9	%r9d
%rcx	%ecx	%r10	%r10d
%rdx	%edx	%r11	%r11d
%rsi	%esi	%r12	%r12d
%rdi	%edi	%r13	%r13d
%rsp	%esp	%r14	%r14d
%rbp	%ebp	%r 15	%r15d

Podem se referir aos 8 bytes (%rax), 4 bytes mais baixos (%eax), 2 bytes mais baixos (%ax), byte mais baixo (%al) e segundo byte mais baixo (%ah)

Registradores IA32



Significado

Registradores de ponto flutuante

	255	128	0
YMM0		XMM	10
YMM1		XMN	11
YMM2		XMN	12
YMM3	y.	XMN	13
YMM4		XMN	14
YMM5		XMN	15
YMM6		XMM	16
YMM7		XMM	17
YMM8		XMN	18
YMM9		XMN	19
YMM10		XMM	110
YMM11		XMN	111
YMM12		XMN	112
YMM13		XMN	113
YMM14		XMM	114
YMM15		XMM	115

Fonte: https://commons.wikimedia.org/wiki/File:AVX_registers.svg



Código de funcao1

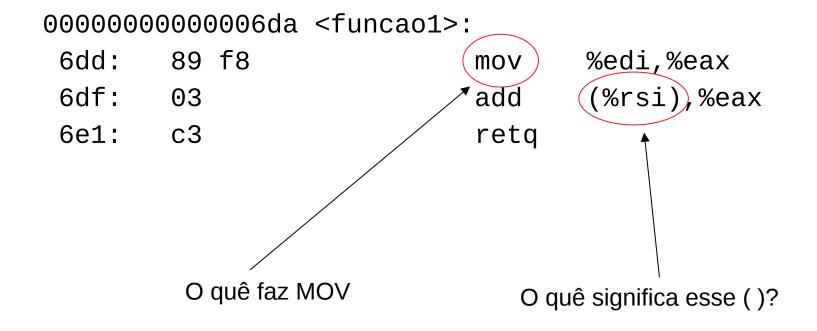
```
00000000000006da <funcao1>:
```

```
6dd: 89 f8 mov %edi,%eax
```

6df: 03 add (%rsi), %eax

6e1: c3 retq

Código de funcao1



Atividade prática

GDB: Parando programas e examinando registradores

- 1. usar GDB para acompanhar a execução de um programa
- 2. examinar valores dos registradores

Código de funcao2

Código de funcao2

```
0x2ec9((%rip)), %eax
0x1145 <+0>:
                 mov
                 add
                         $0x1, %eax
0x114b <+6>:
                         %eax(0x2ec0(%rip)
0x114e <+9>:
                 mov
                 add
0x1154 <+15>:
                         %edi,%eax
                 retq
0x1156 <+17>:
    Quem
    é %rip?
                                   O quê significa
                                   0x2ec0(%rip)?
```

Movendo Dados

movq Source, Dest

Tipos de operandos:

- Imediato (Immediate): Constantes inteiras
 - Exemplo: \$0x400, \$-533
 - Não esqueça do prefixo '\$'
 - Codificado com 1, 2, ou 4 bytes
- Registrador: Um dos 16 registradores inteiros
 - Exemplo: %rax, %r13
- Memória: 8 bytes (por causa do sufixo 'q') consecutivos de memória, no endereço dado pelo registrador
 - Exemplo mais simples: (%rax)
 - Vários outros modos de endereçamento

movq: Combinações de operandos

```
Source Dest Src, Dest
                                                                                                                                                                C Analog
 \begin{cases} Imm & \begin{cases} Reg & movq \$0x4, \%rax & temp = 0x4; \\ Mem & movq \$-147, (\%rax) \end{cases} & *p = -147; \\ Reg & \begin{cases} Reg & movq \%rax, \%rdx & temp2 = temp1; \\ Mem & movq \%rax, (\%rdx) \end{cases} & *p = temp; \end{cases}   \begin{cases} Mem & Reg & movq (\%rax), \%rdx & temp = *p; \end{cases}
```

Não é permitido fazer transferência direta memória-memória com uma única instrução

Modos simples de endereçamento

```
Normal (R) Mem[Reg[R]]
```

Registrador R especifica o endereço de memória

```
movq (%rcx),%rax
```

Deslocamento (Displacement) D(R) Mem[Reg[R]+D]

- Registrador R especifica inicio da região de memória
- Constante de deslocamento D especifica offset

```
movq 8(%rbp),%rdx
```

E os tamanhos?

O tamanho do dado é especificado na instrução! MOV não converte tipos!

Usamos um sufixo com o tamanho do tipo:

Q = **quad** word (8 bytes)

L = long word (4 bytes)

W = word (2 bytes)

B = **byte** (1 bytes)

Também podemos ver o tamanho dos registradores usados!

E os tamanhos?

Cuidado com acessos à memória!

Copia um byte no endereço do topo da pilha.

Copia 8 bytes no endereço do topo da pilha.

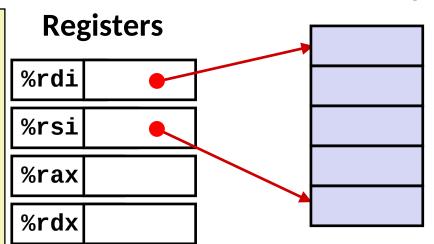
Exemplo

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

```
swap:
  movq (%rdi), %rax
  movq (%rsi), %rdx
  movq %rdx, (%rdi)
  movq %rax, (%rsi)
  ret
```

Memory

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



```
Register Value
%rdi xp
%rsi yp
%rax t0
%rdx t1
```

```
swap:

movq

movq

movq

movq

ret
```

```
(%rdi), %rax # t0 = *xp
(%rsi), %rdx # t1 = *yp
%rdx, (%rdi) # *xp = t1
%rax, (%rsi) # *yp = t0
```

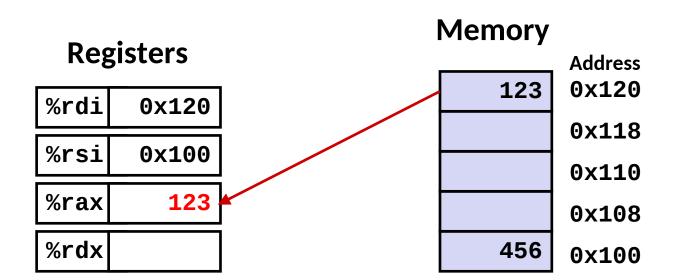
Registers

%rdi	0×120
%rsi	0x100
%rax	
%rdx	

Memory

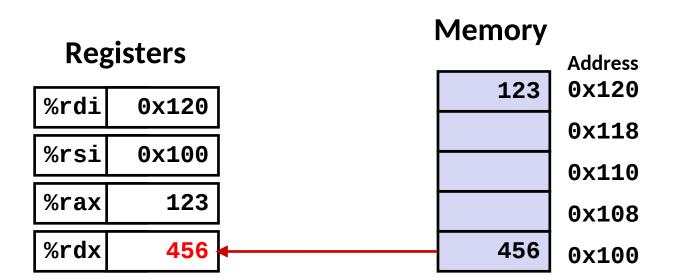
	Address
123	0x120
	0x118
	0x110
	0x108
456	0×100

swap:



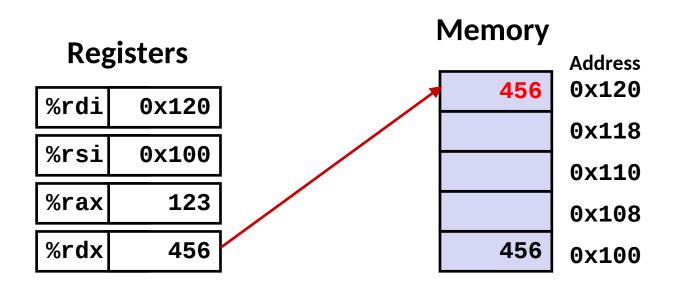
swap:

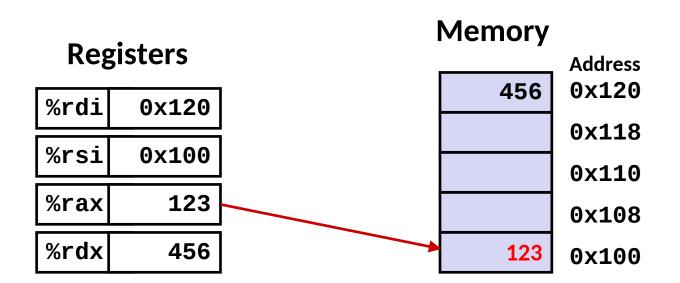
```
movq (%rdi), %rax # t0 = *xp
movq (%rsi), %rdx # t1 = *yp
movq %rdx, (%rdi) # *xp = t1
movq %rax, (%rsi) # *yp = t0
ret
```



swap:

```
movq (%rdi), %rax # t0 = *xp
movq (%rsi), %rdx # t1 = *yp
movq %rdx, (%rdi) # *xp = t1
movq %rax, (%rsi) # *yp = t0
ret
```





Modo de endereçamento completo

Forma geral: **D(Rb, Ri, S)**Representa o valor Mem[Reg[**Rb**] + **S***Reg[**Ri**] + **D**]

Ou seja:

- O registrador Rb tem o endereço base
 - Pode ser qualquer registrador inteiro
- O registrador **Ri** tem um inteiro que servirá de índice
 - Qualquer registrador inteiro menos %rsp
- A constante S serve de multiplicador do índice
 - Só pode ser 1, 2, 4 ou 8
- A constante **D** é o offset

Exemplo

%rdx	0xf000	
%rcx	0x0100	

Expressão	Calculo de endereço	Resultado
0x8(%rdx)	0xf000 + 0x8	0xf008
(%rdx,%rcx)	0xf000 + 0x100	0xf100
(%rdx,%rcx,4)	0xf000 + 4*0x100	0xf400
0x80(,%rdx,2)	2*0xf000 + 0x80	0x1e080

Atividade prática

Analisando operações de memória

1. Entender como variáveis globais são acessadas em Assembly

Para Relembrar! Estrutura de um arquivo executável Executable Object File

Executable and Linkable Format (ELF)

 Formato de arquivo executável em máquinas x86-64 Linux

Seções importantes

text: código executável

• .rodata: constantes

data: variáveis globais pré-inicializadas

bss: variáveis globais não-inicializadas

Outros formatos:

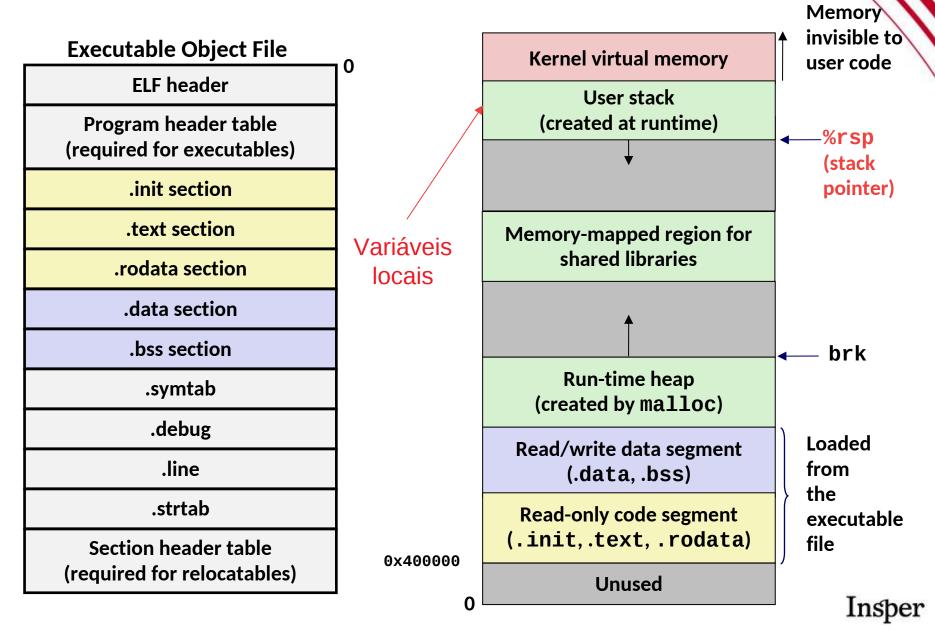
Portable Executable (PE): Windows

Mach-O: Mac OS-X

ELF header
Program header table (required for executables)
.init section
.text section
.rodata section
.data section
.bss section
.symtab
.debug
.line
.strtab
Section header table (required for relocatables)



Para Relembrar! Executável na memória



Insper

www.insper.edu.br