Insper

Sistemas Hardware-Software

Aula 03 – Arquitetura x86-64

2022 – Engenharia

Maciel Calebe Vidal lgor Montagner

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

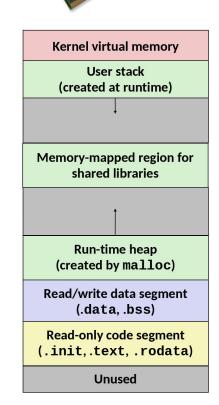
Executable Object File		
ELF header		
Program header table (required for executables)		
.init section		
.text section		
.rodata section		
.data section		
.bss section		
.symtab		
.debug		
.line		
.strtab		
Section header table (required for relocatables)		

Aula passada

SSD RAM Executar Executar

Executable Object File

ELF header	
Program header table (required for executables)	
.init section	
.text section	
.rodata section	
.data section	
.bss section	
.symtab	
.debug	1
.line	
.strtab	
Section header table (required for relocatables)	

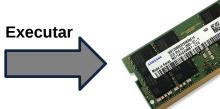




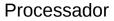
Aula de hoje

ssp











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) **Kernel virtual memory**

RAM

User stack (created at runtime)

Memory-mapped region for shared libraries

Run-time heap (created by malloc)

Read/write data segment (.data, .bss)

Read-only code segment (.init,.text,.rodata)

Unused

Arquitetura x86-64

Processadores Intel x86

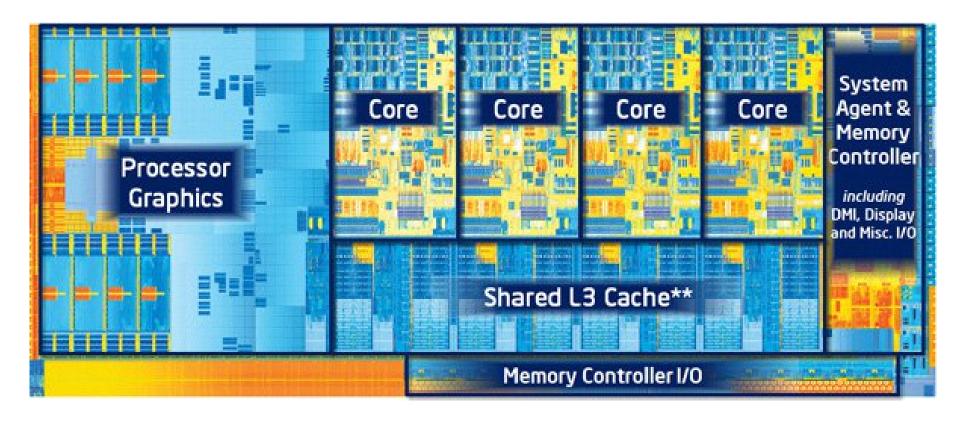
- Dominam o mercado
 - Aprox 80% de market share de PCs!
- Linhas
 - Core i3: entry-level
 - Core i5: mainstream
 - Core i7: high-end
 - Core i9: very high-end
 - Core m: mobile (tablets)
 - Xeon: servidores e estações de trabalho
- Complex-instruction-set computer (CISC)
 - Procure por RISC

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

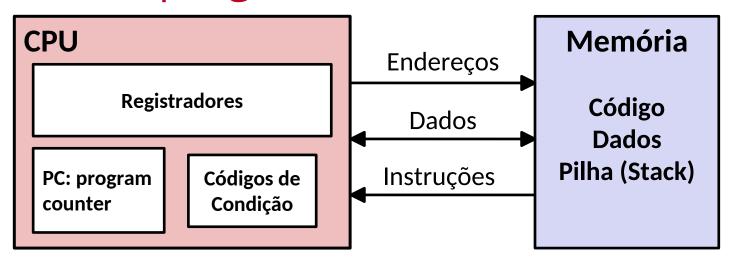
Tamanho de cache, número de cores, frequência de clock

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)

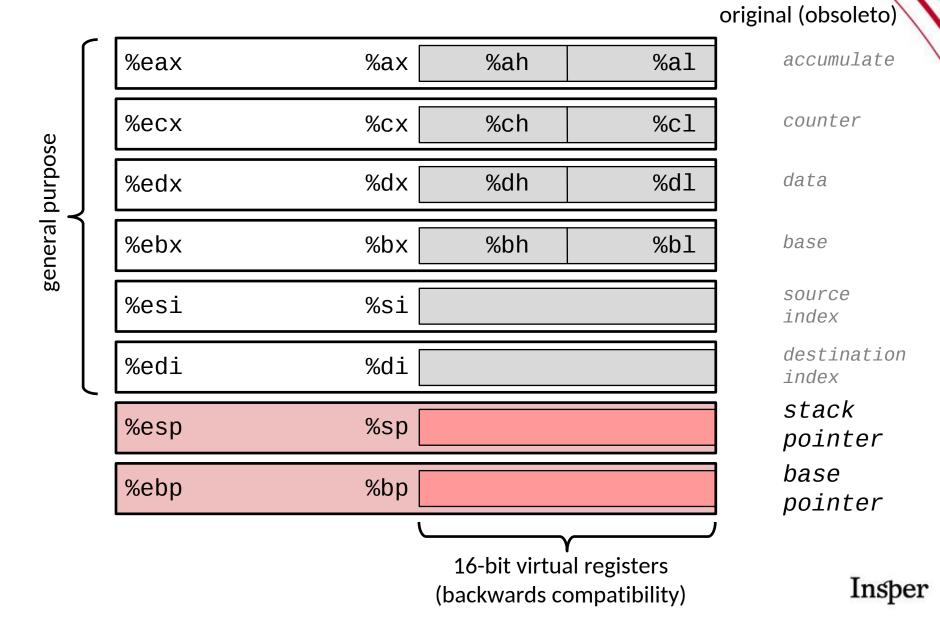


Registradores inteiros x86-64

%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	%r15	%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		XMI	M0
YMM1		XM	M1
YMM2		XMI	M2
YMM3		XM	M3
YMM4		XMI	M4
YMM5		XM	M5
YMM6		XMI	M6
YMM7	<u> </u>	XMI	M7
YMM8		XMI	М8
YMM9		XM	M9
YMM10		XMI	M10
YMM11		XM	M11
YMM12		XMI	M12
YMM13		XM	M13
YMM14		XMI	M14
YMM15		XMI	M15

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

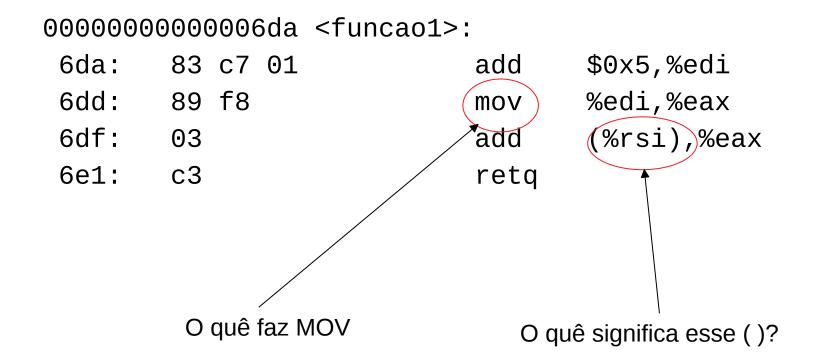


Código de funcao1

00000000000006da <funcao1>:

```
6da: 83 c7 01 add $0x5,%edi
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 **Insper**

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!

movb \$-1, (%rsp)

Copia um byte no endereço do topo da pilha.

movq \$-1, (%rsp)

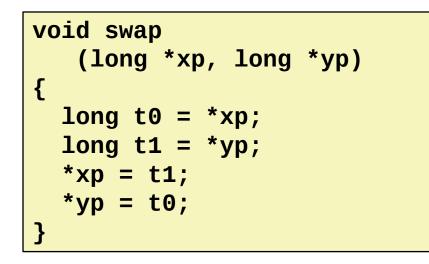
Copia 8 bytes no endereço do topo da pilha.

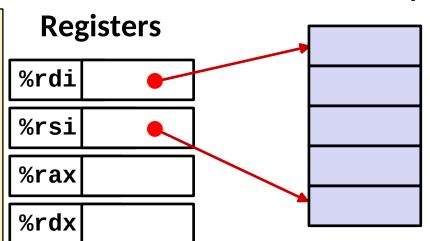
Exemplo

```
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





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

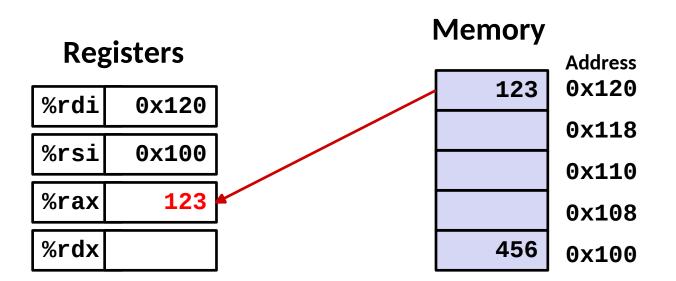
Registers

%rdi	0x120
%rsi	0x100
%rax	
%rdx	

Memory

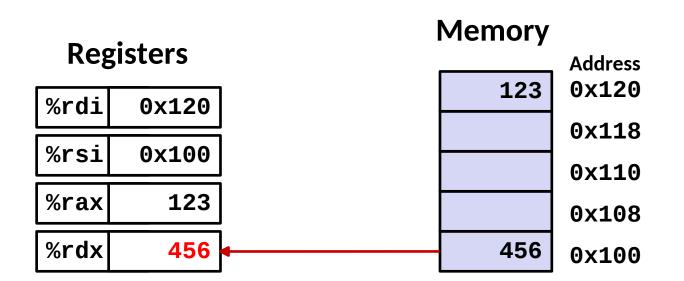
	Address
123	0x120
	0x118
	0x110
	0x108
456	0x100

swap:



swap:

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



swap:

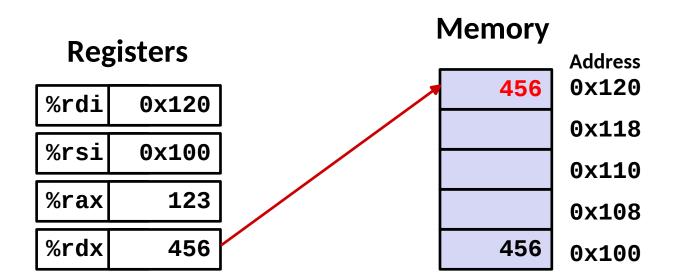
```
movq (%rdi), %rax # t0 = *xp

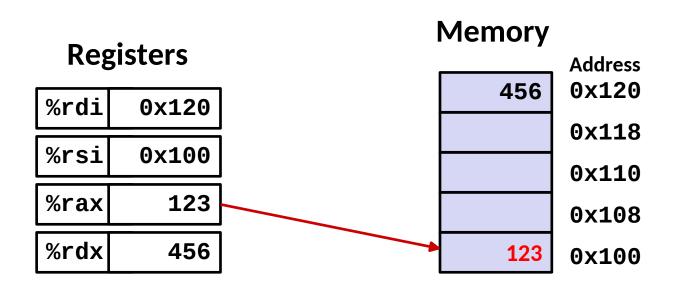
movq (%rsi), %rdx # t1 = *yp

movq %rdx, (%rdi) # *xp = t1

movq %rax, (%rsi) # *yp = t0

ret
```





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

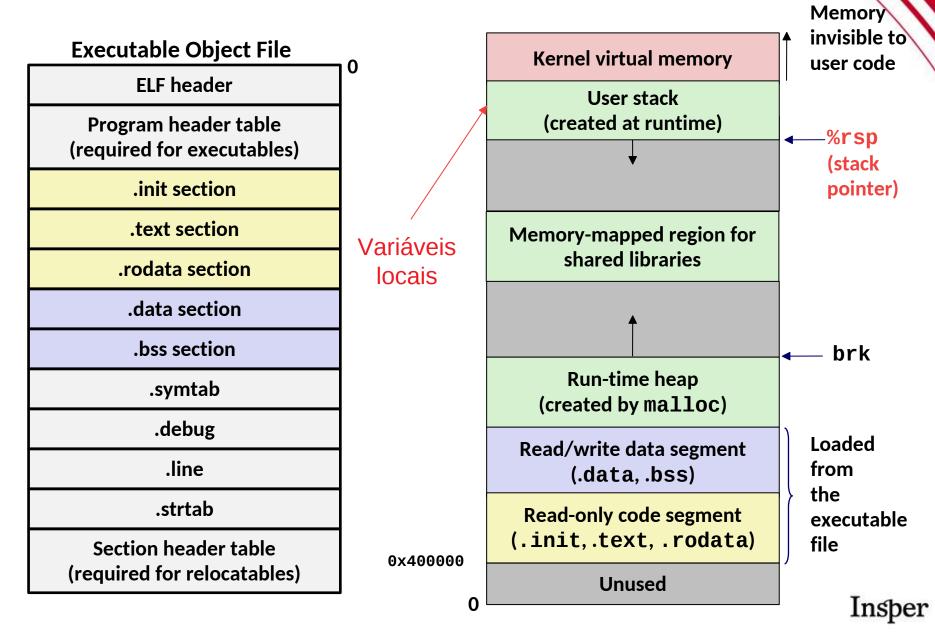
ELF header **Program header table** (required for executables) init section .text section .rodata section .data section .bss section .symtab .debug .line

.strtab

Section header table (required for relocatables)



Para Relembrar! Executável na memória



Insper

www.insper.edu.br