

Lic. Ciências da Computação

1º ano
2007/08
A.J.Proença

Tema
ISA do IA32

Evolução do Intel x86 : pré-Pentium (visão do programador)

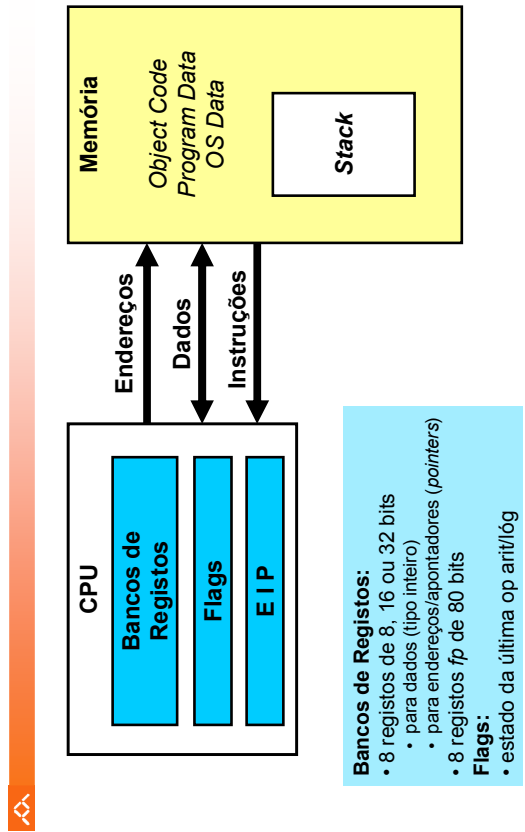
Nome	Data	Nº transístores
8086	1978	29K
– processador 16-bit: base do IBM PC & DOS		
– espaço de endereçamento limitado a 1MB (DOS apenas vê 640K)		
80286	1982	134K
– endereçamento mais complexo, mas de utilidade duvidosa		
– base do IBM PC-AT & Windows		
386	1985	275K → <u>primeiro IA32 !!</u>
– estendido para 32 bits, com “flat addressing”		
– capaz de correr Unix		
– Linux/gcc não usa instruções introduzidas em versões posteriores!		
486	1989	1.9M

Estrutura do tema ISA do IA32

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. Acesso e manipulação de dados estruturados
6. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)

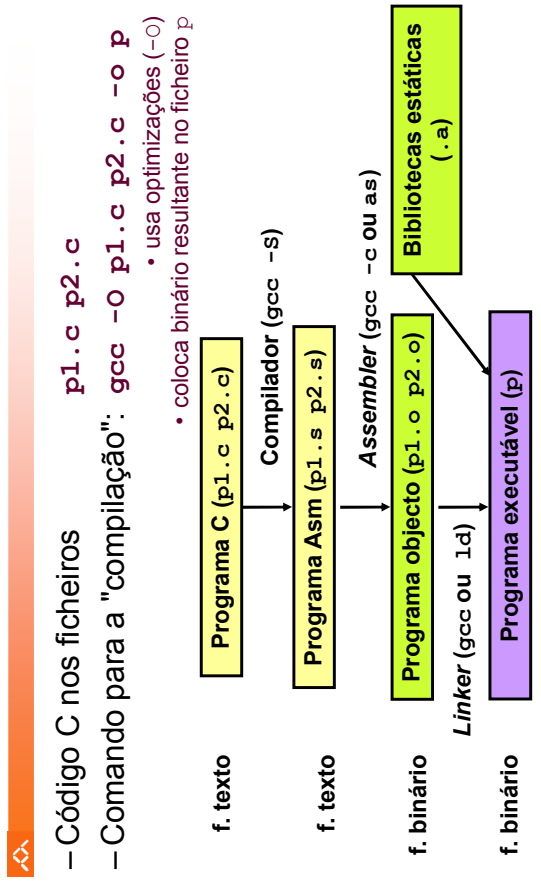
Evolução do IA32: família Pentium (visão do programador)

Nome	Data	Nº transístores
Pentium	1993	3.1M
PentiumPro	1995	6.5M
– com instruções de <i>move</i> condicional		
– alteração significativa na microarquitectura		
Pentium/MMX	1997	4.5M
– com instruções para operar com vectores de 64-bits com dados inteiros de 1, 2, ou 4 bytes		
Pentium II	1997	7M (= Pro + MMX)
Pentium III	1999	8.2M
– com instruções “streaming SIMD” para operar com vectores de 128-bits com dados int ou fp de 1, 2, ou 4 bytes		
Pentium 4	2001	42M
– 144 novas instruções “streaming SIMD” e com dados de 8-bytes		



- Operações primitivas:**
- Efectuar operações aritméticas/lógicas com dados em registo ou em memória
 - dados do tipo *integer* de 1, 2 ou 4 *bytes*
 - dados em formato *fp* de 4, 8 ou 10 *bytes*
 - apenas dados escalares: *arrays* ou *structures* são vistos apenas como *bytes* continuamente alocados em memória
 - Transferir dados entre células de memória e um registo
 - carregar (*load*) em registo dados da memória
 - armazenar (*store*) na memória dados em registo
 - Transferir o controlo da execução das instruções
 - saltos incondicionais de/para funções/procedimentos
 - saltos ramificados (*branches*) condicionais

- Tamanhos de objectos em C (em bytes)**
- | Declaração em C | Designação Intel | Tamanho IA32 |
|--------------------------------|--------------------|--------------|
| char | byte | 1 |
| short | word | 2 |
| int | double word | 4 |
| long int | double word | 4 |
| float | single precision | 4 |
| double | double precision | 8 |
| long double | extended precision | 10/12 |
| char * (ou qq outro apontador) | double word | 4 |
- Ordenação dos bytes na memória**
- O IA32 é um processador *little endian*
 - Exemplo:
representação de 0x01234567, cujo endereço dado por &var é 0x100
- | | | | |
|-------|-------|-------|-------|
| 0x100 | 0x101 | 0x102 | 0x103 |
| | 67 | 45 | 23 01 |





Código C

```
int sum(int x, int y)
{
    int t = x+y;
    return t;
}
```

Assembly gerado

```
_sum:
    pushl %ebp
    movl  %esp,%ebp
    movl  12(%ebp),%eax
    addl  8(%ebp),%eax
    movl  %ebp,%esp
    popl  %ebp
    ret
```

gcc -O -S p2.c

p2.s



objdump -d p

Código binário desmontado

```
00401040 <_sum>:
0: 55      push  %ebp
1: 89 e5   mov   %esp,%ebp
3: 8b 45 0c mov   0xc(%ebp),%eax
6: 03 45 08 add   %ebp,%esp
9: 89 ec   mov   %ebp,%ebp
b: 5d      pop   %ebp
c: c3      ret
d: 8d 76 00 lea   0x0(%esi),%esi
```



Assembly

```
_sum:
    pushl %ebp
    movl  %esp,%ebp
    movl  12(%ebp),%eax
    addl  8(%ebp),%eax
    movl  %ebp,%esp
    popl  %ebp
    ret
```

p2.s

p2.o

Código binário

```
0x401040 <sum>:
0x55
0x89
0xe5 • Começa no
0x8b endereço
0x45 0x401040
0x0c
0x03
0x45 • Total 13 bytes
0x08
0x89
0xec
0x5d • Cada instrução
0xc3 1, 2, ou 3 bytes
```

Papel do linker

- Resolve as referências entre ficheiros
- Junta as *static run-time libraries*
 - E.g., código para malloc, printf
- Algumas bibliotecas são *dynamically linked*
 - E.g., junção ocorre no início da execução



Entrar primeiro no depurador gdb :

gdb p e...

- examinar apenas alguns bytes:

x/13b sum

```
0x401040<sum>: 0x55 0x89 0xe5 0x8b 0x45 0x0c 0x03 0x45
0x401040<sum+8>: 0x08 0x89 0xec 0x5d 0xc3
```

- proceder à desmontagem do código: `disassemble sum` ... OU

```
0x401040 <sum>:
0x401041 <sum+1>:
0x401043 <sum+3>:
0x401046 <sum+6>:
0x401049 <sum+9>:
0x40104b <sum+11>:
0x40104c <sum+12>:
0x40104d <sum+13>:
    push  %ebp
    mov   %esp,%ebp
    mov   0xc(%ebp),%eax
    add   0x8(%ebp),%eax
    mov   %ebp,%esp
    pop   %ebp
    ret
    lea   0x0(%esi),%esi
```

Qualquer ficheiro que possa ser interpretado como código executável

- o *disassembler* examina os *bytes* e reconstrói a fonte *assembly*

```
% objdump -d WINWORD.EXE
WINWORD.EXE:      file format pei-i386
No symbols in "WINWORD.EXE".
Disassembly of section .text:
30001000 <.text>:
30001000: 55          push    %ebp
30001001: 8b ec      mov     %esp, %ebp
30001003: 6a ff      push    $0xffffffff
30001005: 68 90 10 00 30 push    $0x30001090
3000100a: 68 91 dc 4c 30 push    $0x304cdc91
```

Acesso a operandos no IA32: sua localização e modos de acesso

Localização de operandos no IA32

- valores de constantes (ou valores imediatos)
 - incluídos na instrução, i.e., no Reg. Instrução
- variáveis escalares
 - sempre que possível, em registos (inteiros/apont) / *fp* ; se não...
 - na memória
- variáveis estruturadas
 - sempre na memória, em células contíguas

Modos de acesso a operandos no IA32

- em instruções de transferência de informação
 - instrução mais comum: *movx* , sendo *x* o tamanho (*b*, *w*, *l*)
 - algumas instruções actualizam apontadores (por ex.: *push*, *pop*)
- em operações aritméticas/lógicas



Estrutura do tema ISA do IA32

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. Acesso e manipulação de dados estruturados
6. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)

Análise de uma instrução de transferência de informação

- Transferência simples
 - movl Source, Dest*
 - move uma *word* de 4 bytes ("long")
 - instrução mais comum em código de IA32

Tipos de operandos

- imediato: valor constante do tipo inteiro
 - como a constante *C*, mas com prefixo '\$'
 - ex.: \$0x400, \$-533
- codificado com 1, 2, ou 4 bytes
- em registo: um de 8 registos inteiros
 - mas... %esp and %ebp reservados...
 - outros poderão ser usados implicitamente...
- em memória: 4 bytes consecutivos de memória
 - vários modos de especificar o endereço...

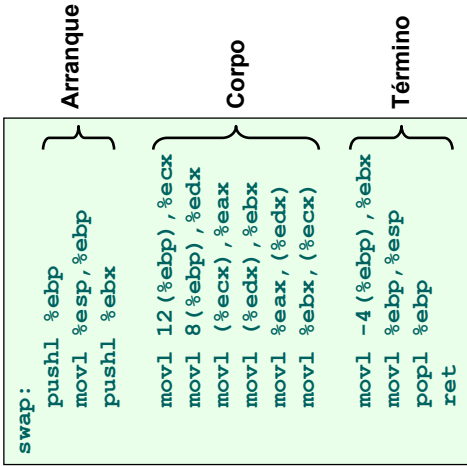
%eax
%edx
%ecx
%ebx
%esi
%edi
%esp
%ebp



Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (1)



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

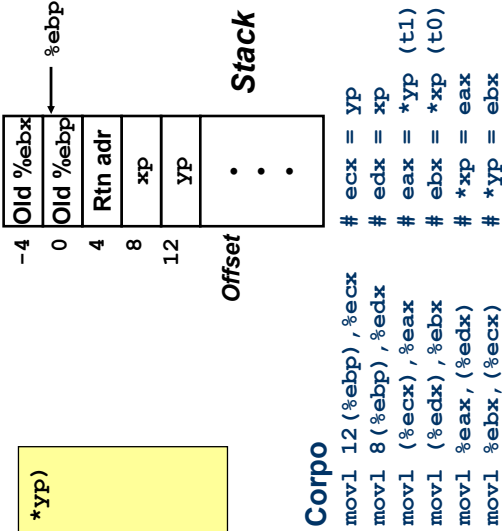


- Indirecto (normal) (R) Mem[Reg[R]]**
 - registo R especifica o endereço de memória
 - `movl (%ecx), %eax`
- Deslocamento D(R) Mem[Reg[R]+D]**
 - registo R especifica início da região de memória
 - deslocamento constante D especifica distância do início
 - `movl 8(%ebp), %edx`

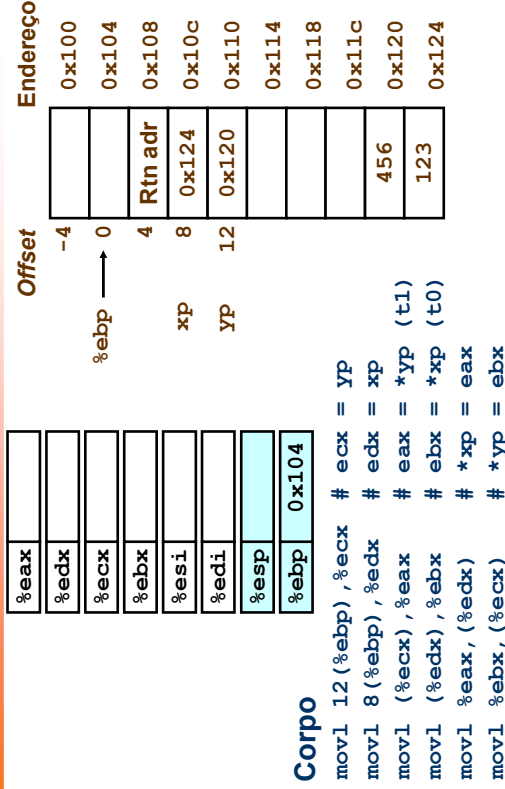
Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (2)



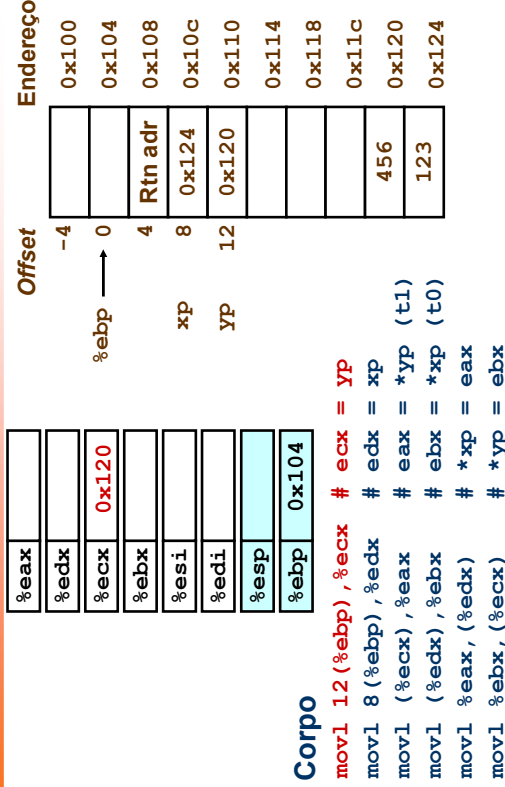
```
void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}
```



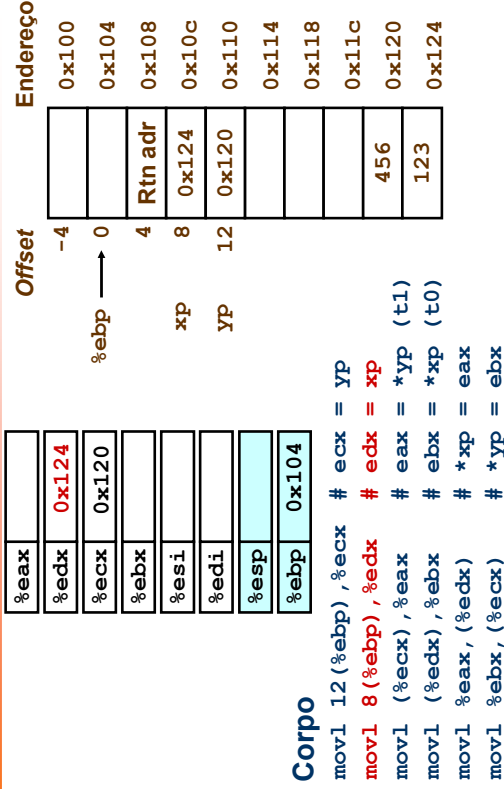
Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (3)



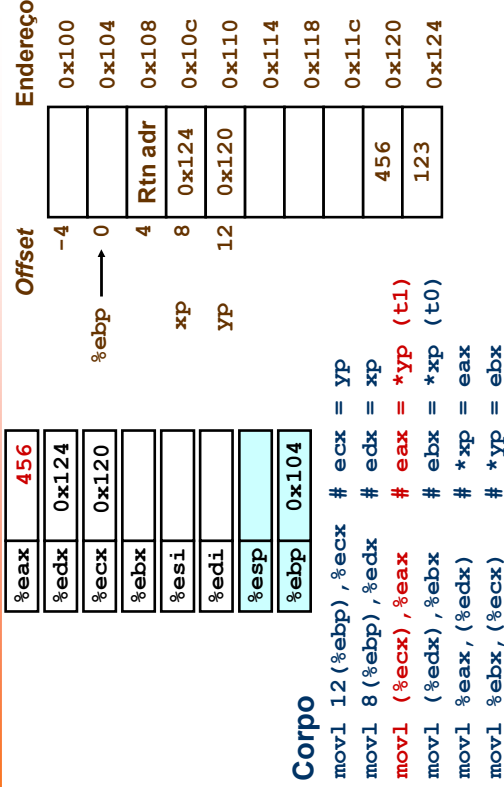
Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (4)



Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (4)



Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (5)



Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (6)

%eax	456
%edx	0x124
%ecx	0x120
%ebx	123
%esi	
%edi	
%esp	
%ebp	0x104

Offset

Endereço

-4

0

4

8

12

%ebp

→

Rtn adr

0x124

0x120

456

123

Corpo

movl 12(%ebp), %ecx # ecx = yp

movl 8(%ebp), %edx # edx = xp

movl (%ecx), %eax # eax = *yp (t1)

movl (%edx), %ebx # ebx = *xp (t0)

movl %eax, (%edx) # *xp = eax

movl %ebx, (%ecx) # *yp = ebx

AJP

Proença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

25

Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (8)

%eax	456
%edx	0x124
%ecx	0x120
%ebx	123
%esi	
%edi	
%esp	
%ebp	0x104

Offset

Endereço

-4

0

4

8

12

%ebp

→

Rtn adr

0x124

0x120

123

456

Corpo

movl 12(%ebp), %ecx # ecx = yp

movl 8(%ebp), %edx # edx = xp

movl (%ecx), %eax # eax = *yp (t1)

movl (%edx), %ebx # ebx = *xp (t0)

movl %eax, (%edx) # *xp = eax

movl %ebx, (%ecx) # *yp = ebx

AJP

Proença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

27

Exemplo de utilização de modos simples de endereçamento à memória no IA32 (7)

%eax	456
%edx	0x124
%ecx	0x120
%ebx	123
%esi	
%edi	
%esp	
%ebp	0x104

Offset

Endereço

-4

0

4

8

12

%ebp

→

Rtn adr

0x124

0x120

456

456

Corpo

movl 12(%ebp), %ecx # ecx = yp

movl 8(%ebp), %edx # edx = xp

movl (%ecx), %eax # eax = *yp (t1)

movl (%edx), %ebx # ebx = *xp (t0)

movl %eax, (%edx) # *xp = eax

movl %ebx, (%ecx) # *yp = ebx

AJP

Proença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

26

Modos de endereçamento à memória no IA32 (2)

• Indirecto (R)

Mem[Reg[R]] ...

• Deslocamento

D(R)

Mem[Reg[R] + D] ...

• Indexado

D(Rb,Ri,S)

Mem[Reg[Rb]+S*Reg[Ri]+ D]

D:

Deslocamento constante de 1, 2, ou 4 bytes

Rb:

Registo Base: quaisquer dos 8 Reg Int

Ri:

Registo Indexação: qualquer, excepto %esp

S:

Scale: 1, 2, 4, ou 8

Casos particulares:

(Rb,Ri)

Mem[Reg[Rb] + Reg[Ri]]

D(Rb,Ri)

Mem[Reg[Rb] + Reg[Ri] + D]

(Rb,Ri,S)

Mem[Reg[Rb] + S*Reg[Ri]]

AJP

Proença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

28

leal Src, Dest

- Src contém a expressão para cálculo do endereço
- Dest vai receber o resultado do cálculo da expressão

Tipos de utilização desta instrução:

- cálculo de um endereço sem acesso à memória
 - Ex.: tradução de p = &x[i];
- cálculo de expressões aritméticas do tipo x + k*y para k = 1, 2, 4, or 8

Exemplo ...

Instruções de transferência de informação no IA32

movx s, D D ← S Move (byte, word, long-word)
movsbl s, D D ← SignExtend(S) Move Sign-Extended Byte
movzbl s, D D ← ZeroExtend(S) Move Zero-Extended Byte
push S %esp ← %esp - 4; Mem[%esp] ← S Push
pop D D ← Mem[%esp]; %esp ← %esp + 4 Pop
lea s, D D ← &S Load Effective Address

D – destino [Reg | Mem] S – fonte [Imm | Reg | Mem]
D e S não podem ser ambos operandos em memória

leal Source, %eax

%edx	0xf000
%ecx	0x100

Source	Expressão	-> %eax
0x8(%edx)	0xf000 + 0x8	0xf008
(%edx,%ecx)	0xf000 + 0x100	0xf100
(%edx,%ecx,4)	0xf000 + 4*0x100	0xf400
0x80(,%edx,2)	2*0xf000 + 0x80	0x1e080

Operações aritméticas e lógicas no IA32

inc D D ← D + 1 Increment
dec D D ← D - 1 Decrement
neg D D ← -D Negate
not D D ← ~D Complement
add S, D D ← D + S Add
sub S, D D ← D - S Subtract
imul S, D D ← D * S 32 bit Multiply
and S, D D ← D & S And
or S, D D ← D | S Or
xor S, D D ← D ^ S Exclusive-Or
shl k, D D ← D << k Left Shift
sar k, D D ← D >> k Arithmetic Right Shift
shr k, D D ← D >> k Logical Right Shift