

Programação em IA32 (Semana-8)

*Exercícios adaptados do livro CSPP
Randal E. Bryant e David R. O'Hallaron*

A lista de exercícios que se apresenta segue directamente o material apresentado nas aulas teóricas e práticas da semana 6 (ver sumários na página da disciplina na Web), requerendo os conceitos básicos adquiridos em aulas anteriores. O objectivo é apresentar aos alunos um conjunto de exercícios que sustentem a compreensão dos princípios gerais de programação de processadores convencionais. A linguagem de montagem usa um conjunto restrito de instruções ao nível máquina baseado no IA32.

Os exercícios deverão ser resolvidos em grupos de 2/3 pessoas e a resolução condensada numa única folha fornecida para o efeito a entregar no final da aula.

Exercício 1 (Acesso a operandos):

Considere os seguintes quadros de valores:

Endereço Memória	Valor
0x100	0xFF
0x104	0xAB
0x108	0x13
0x10C	0x11

Registo IA32	Valor
%eax	0x100
%ecx	0x1
%edx	0x3

Preencha a tabela de valores para as entradas correspondentes:

Operando	Valor
%eax	
0x104	
\$0x108	
(%eax)	
4 (%eax)	
9 (%eax, %edx)	
260 (%ecx, %edx)	
0xFC(, %ecx, 4)	
(%eax, %edx, 4)	

Exercício 2 (Transferência de informação em funções):

Considere o corpo de função para a qual é válida a assinatura (*prototype*) e a respectiva representação em linguagem de montagem, que segue. De acordo com a convenção adoptada, pelo GCC, para a representação de uma função na memória, os parâmetros de entrada *xp*, *yp*, e *zp* estão armazenados nas posições de memória com um deslocamento de 8, 12, e 16, respectivamente, relativo ao endereço no registo %ebp.

Escreva o código C que supostamente estará na origem daquela função `decode1`.

```
void decode1(int *xp, int *yp, int *zp);
```

```

1  movl    8(%ebp), %edi
2  movl    12(%ebp), %ebx
3  movl    16(%ebp), %esi
4  movl    (%edi), %eax
5  movl    (%ebx), %edx
6  movl    (%esi), %ecx
7  movl    %eax, (%ebx)
8  movl    %edx, (%esi)
9  movl    %ecx, (%edi)
```

Exercício 3 (Load effective address):

Supondo que o registo `%eax` e `%ecx` contêm, respectivamente, os valores x e y , preencha os valores na tabela seguinte, com expressões (fórmulas) que indiquem o valor do registo no destino (`%edx`)

Instrução	Valor
<code>leal 6(%eax), %edx</code>	
<code>leal (%eax,%ecx), %edx</code>	
<code>leal (%eax,%ecx,4), %edx</code>	
<code>leal 7(%eax,%eax,8), %edx</code>	
<code>leal 0xA(,%ecx,4), %edx</code>	
<code>leal 9(%eax,%ecx,2), %edx</code>	
<code>leal (%eax,%ecx,4), %edx</code>	

Exercício 4 (Operações aritméticas):

Considere os seguintes quadros de valores:

Endereço	Valor
0x100	0xFF
0x104	0xAB
0x108	0x13
0x10C	0x11

Registo	Valor
<code>%eax</code>	0x100
<code>%ecx</code>	0x1
<code>%edx</code>	0x3

Preencha a seguinte tabela mostrando os efeitos das instruções seguintes, quer em termos de localização dos resultados, quer dos respectivos valores:

Instrução	Destino	Valor
<code>addl %ecx, (%eax)</code>		
<code>subl %edx, 4(%eax)</code>		
<code>imull \$16, (%eax,%edx,4)</code>		
<code>incl 8(%eax)</code>		
<code>decl %ecx</code>		
<code>subl %edx,%eax</code>		

Exercício 5 (Operações de deslocamento):

Suponha que se pretende gerar código *assembly* para a seguinte função C:

```
int shift_left2_rightn(int x, int n)
{
    x <<= 2;
    x >>= n;
    return x;
}
```

Apresenta-se em seguida uma porção do código que efectua operações de deslocamento e deixa o valor final em `%eax`. Duas instruções chave foram retiradas. O parâmetros `x` e `n` estão armazenados nas posições de memória com um deslocamento relativo ao endereço no registo `%ebp` de, respectivamente, 8 e 12 células.

```
1  movl    8(%ebp),%eax    ; Get x
2  movl   12(%ebp),%ecx   ; Get n
3  _____; x <<= 2
4  _____; x >>= n
```

Complete o programa com as instruções em falta, de acordo com os comentários à direita. O *right shift* é aritmético.

Exercício 6 (Operações aritméticas/lógicas):

Na compilação do seguinte ciclo:

```
for (i = 0; i < n; i++)
    v += i;
```

encontrou-se a seguinte linha de código *assembly*:

```
xorl    %edx,%edx
```

Explique a presença desta instrução, sabendo que não há operadores de OU-EXCLUSIVO no código C. Que operação do programa em C, implementa esta instrução?

Exercício 7 (Comparações):

Nas alíneas seguintes, substituíram-se alguns dos operadores de comparação e declarações de tipos de dados por “`__`”. A partir da listagem, abaixo, produzida pelo GCC, preencha com os operadores ou declarações em falta no texto fonte em C.

a)

```
char ctest(int a, int b) {
    char t1 = a    b;
    return t1;
}
```

```
movl    12(%ebp), %eax
cmpl    %eax, 8(%ebp)
setl    %al
movsbl  %al,%eax
```

b)

```
char ctest( a, int b) {
    char t1 = a    b;
    return t1;
}
```

```
movl    12(%ebp), %eax
cmpl    %eax, 8(%ebp)
setb    %al
movsbl  %al,%eax
```

c)

```
char ctest(int a) {
    char t1 = a + 0;
    return t1;
}
```

```
movl    8(%ebp), %eax
testl  %eax, %eax
setg   %al
movsbl %al,%eax
```

d)

```
char ctest (int a, int b) {
    char t1 = a - b;
    char t2 = a + b;
    char t3 = t1 + t2;
    return t3;
}
```

```
movl    12(%ebp), %eax
movl    8(%ebp), %ecx
cmpl   %eax, %ecx
setne  %dl
cmpl   %eax, %ecx
setge  %al
addb   %al, %dl
movsbl %dl,%eax
```

Exercício 8 (Controlo de fluxo):

Nos seguintes excertos de programas desmontados, alguns itens de informação foram substituídos por X's. Responda às seguintes questões.

a) Qual o endereço destino especificado na instrução `jbe`?

```
8048d1c: 76 da                jbe XXXXXXXX
8048d1e: eb 24                jmp 8048d44
```

b) Qual o endereço em que se encontra o início da instrução `mov`?

```
XXXXXXX: eb 54                jmp 8048d44
XXXXXXX: c7 45 f8 10 00      mov $0x10,0xffffffff(%ebp)
```

c) Nesta alínea, o endereço da instrução de salto é especificado no modo relativo ao IP/PC, em 4 bytes, codificado em complemento para 2. Qual o endereço especificado na instrução `jmp`?

```
8048902: e9 cb 00 00 00      jmp XXXXXXXX
8048907: 90 nop
```

d) Explique a incongruência do seguinte código desmontado.

```
80483f0: ff 25 e0 a2 04      jmp *0x804a2e0
80483f5: 08
```

Exercício 1 (*Acesso a operandos*):

Operando	Valor
%eax	
0x104	
\$0x108	
(%eax)	
4(%eax)	
9(%eax,%edx)	
260(%ecx,%edx)	
0xFC(,%ecx,4)	
(%eax,%edx,4)	

Exercício 2 (*Transferência de informação em funções*):

Exercício 3 (*Load effective address*):

Instrução	Valor
leal 6(%eax), %edx	
leal (%eax,%ecx), %edx	
leal (%eax,%ecx,4), %edx	
leal 7(%eax,%eax,8), %edx	
leal 0xA(,%ecx,4), %edx	
leal 9(%eax,%ecx,2), %edx	
leal (%eax,%ecx,4), %edx	

Exercício 4 (*Operações aritméticas*):

Instrução	Destino	Valor
addl %ecx, (%eax)		
subl %edx, 4(%eax)		
imull \$16, (%eax,%edx,4)		
incl 8(%eax)		
decl %ecx		
subl %edx, %eax		

Exercício 5 (*Operações de deslocamento*):

```
3 _____ x <<= 2
4 _____ x >>= n
```

Exercício 6 (*Operações aritméticas/lógicas*):

Exercício 7 (*Comparações*):

a)

```
char ctest(int a, int b) {
    char t1 = a    b;
    return t1;
}
```

b)

```
char ctest(__a, int b) {
    char t1 = a    b;
    return t1;
}
```

c)

```
char ctest(int a) {
    char t1 = a    0;
    return t1;
}
```

d)

```
char ctest (int a, int b) {
    char t1 = a    b;
    char t2 = a _ b;
    char t3 = t1 + t2;
    return t3;
}
```

Exercício 8 (*Controlo de fluxo*):

a) 8048d1c: 76 da jbe XXXXXXXX

b) XXXXXXXX: c7 45 f8 10 00 mov...

c) 8048902: e9 cb 00 00 00 jmp XXXXXXXX

d)