

Assembly do IA-32 em ambiente Linux

Trabalho para Casa: TPC5

Alberto José Proença

Objectivo

A lista de exercícios propostos em TPC5 – para resolução antes e durante a próxima sessão TP – analisa e complementa os seguintes aspectos relacionados com o nível ISA do IA-32: **transferência de informação, operações aritméticas/ lógicas e instruções de salto**. Os exercícios para serem resolvidos e entregues antes da aula TP estão na última folha.

Exercícios

Acesso a operandos

1. ^(A) Considere que os seguintes valores estão guardados em registos e em células de memória:

Endereço	Valor
0x100	0xFF
0x101 a 103	0
0x104	0xAB
0x105 a 107	0
0x108	0x13
0x109 a 10B	0
0x10C	0x11
0x10D a 10F	0

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

Preencha a seguinte tabela mostrando os valores (em hex) para os operandos indicados. Notas: (i) o operando é um valor de 32 bits e a sua sintaxe é a utilizada no *assembly* do GNU; (ii) no comentário indique se o valor é imediato (uma c^{te}), ou se encontra em Reg ou em Mem[<endereço>].

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

Transferência de informação em funções

2. ^(R) Considere que a seguinte função, cuja assinatura (*prototype*) vem dada por

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

é compilada para o nível do *assembly*. O corpo da função fica assim codificado:

```
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)
```

Os parâmetros *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 código C para *decode1* que tenha um efeito equivalente ao programa em *assembly* apresentado em cima. Verifique a sua proposta compilando com o *switch* -S. O compilador que usar poderá eventualmente gerar código com uma utilização diferente dos registos ou de ordenação das referências à memória, mas deverá ser funcionalmente equivalente.

Load effective address

3. ^(R) Considere que o registo *%eax* contém o valor de *x*, *%ecx* o valor de *y* e *%edx* foi alocado à variável *z*. Preencha a tabela seguinte, com expressões (fórmulas) que indiquem o valor que será armazenado no registo *%edx* para cada uma das seguintes instruções em *assembly*:

Instrução	Valor
<code>leal 6(%eax), %edx</code>	$z = 6 + x$
<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>	

Operações aritméticas

4. ^(A) Considere que os seguintes valores estão guardados em registos e em células de memória:

Endereço	Valor
0x100	0xFF
0x101 a 103	0
0x104	0xAB
0x105 a 107	0
0x108	0x13
0x109 a 10B	0
0x10C	0x11
0x10D a 10F	0

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

Preencha a seguinte tabela, mostrando os efeitos das instruções seguintes em termos de localização dos resultados (em registo ou endereço de memória), e 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>		

Operações lógicas e de manipulação de bits

A linguagem C disponibiliza um conjunto de operações Booleanas - `|` para OR, `&` para AND, `~` para NOT - as quais admitem como operandos qualquer tipo de dados “integral”, i.e., declarados como `char` ou `int`, com ou sem qualificadores (`short`, `long`, `unsigned`). Estas operações aplicam-se sobre cada um dos bits dos operandos (mais detalhe em 2.1.8 de CSAPP).

Adicionalmente, a linguagem C disponibiliza ainda um conjunto de operadores lógicos, `||`, `&&`, e `!`, os quais correspondem às operações OR, AND e NOT da lógica proposicional. As operações lógicas consideram qualquer argumento distinto de zero como sendo `True`, e o argumento 0 representando `False`; devolvem o valor 1 ou 0, indicando, respetivamente, um resultado de `True` ou `False`.

5. ^(B) Usando apenas estas operações, escreva código em C contendo expressões que produzam o resultado “1” se a condição descrita for verdadeira, e “0” se falsa. Considere `x` como sendo um valor inteiro.

- Pelo menos um bit de `x` é “1”
- Pelo menos um bit de `x` é “0”
- Pelo menos um bit no *byte* menos significativo de `x` é “1”
- Pelo menos um bit no *byte* menos significativo de `x` é “0”

6. ^(R) 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 XOR no código C. Que operação do programa, em C, conduz à implementação desta instrução em *assembly*?

Operações de deslocamento

7. ^(R) 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 de seguida uma porção do código *assembly* que efetua as 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, respetivamente, 8 e 12 células.

1	<code>movl 8(%ebp), %eax</code>	Get x
2	<code>movl 12(%ebp), %ecx</code>	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* deverá ser realizado aritmeticamente.

Operações de comparação

8. ^(R)No código C a seguir, substituiu-se alguns dos operadores de comparação por “`__`” e retiraram-se os tipos de dados nas conversões de tipo (*cast*).

```

1 char ctest(int a, int b, int c)
2 {
3     char t1 = a __ b;
4     char t2 = b __ ( ) a;
5     char t3 = ( ) c __ ( ) a;
6     char t4 = ( ) a __ ( ) c;
7     char t5 = c __ b;
8     char t6 = a __ 0;
9     return t1 + t2 + t3 + t4 + t5 + t6;
10 }
```

A partir do código original em C, o GCC gera o seguinte código *assembly*:

1	<code>movl 8(%ebp), %ecx</code>	Buscar argumento a
2	<code>movl 12(%ebp), %esi</code>	Buscar argumento b
3	<code>cmpl %esi, %ecx</code>	Comparar a:b
4	<code>setl %al</code>	Calcular t1
5	<code>cmpl %ecx, %esi</code>	Comparar b:a
6	<code>setb -1(%ebp)</code>	Calcular t2
7	<code>cmpw %cx, 16(%ebp)</code>	Comparar c:a
8	<code>setge -2(%ebp)</code>	Calcular t3
9	<code>movb %cl, %dl</code>	
10	<code>cmpb 16(%ebp), %dl</code>	Comparar a:c
11	<code>setne %bl</code>	Calcular t4
12	<code>cmpl %esi, 16(%ebp)</code>	Comparar c:b
13	<code>setg -3(%ebp)</code>	Calcular t5
14	<code>testl %ecx, %ecx</code>	Testar a
15	<code>setg %dl</code>	Calcular t4
16	<code>addb -1(%ebp), %al</code>	Somar t2 a t1
17	<code>addb -2(%ebp), %al</code>	Somar t3 a t1
18	<code>addb %bl, %al</code>	Somar t4 a t1
19	<code>addb -3(%ebp), %al</code>	Somar t5 a t1
20	<code>addb %dl, %al</code>	Somar t6 a t1
21	<code>movsbl %al, %eax</code>	Converter a soma de char para int

Baseado neste programa em *assembly*, preencha as partes em falta (as comparações e as conversões de tipo) no código C.

Controlo do fluxo de execução de instruções

9. Nos seguintes excertos de programas desmontados do binário (*disassembled binary*), alguns itens de informação foram substituídos por X's.

Notas:

- (i) No *assembly* da GNU, a especificação de um endereço em modo absoluto em hexadecimal contém o prefixo `*0x`, enquanto a especificação em modo relativo se faz em hexadecimal sem qualquer prefixo;
- (ii) Não esquecer que o IA-32 é *little endian*.

Responda às seguintes questões.

- a) ^(A) Qual o endereço destino especificado na instrução `jge`?

```
8048d1c: 7d 9e                jge XXXXXXX
8048d1e: eb 24                jmp 8048d44
```

- b) ^(A) Qual o endereço em que se encontra o início da instrução `jmp`?

```
XXXXXXX: eb 54                jmp 8047c42
XXXXXXX: c7 45 f8 10           mov $0x10,0xffffffff8(%ebp)
```

- c) ^(R) 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 c2 10 00 00       jmp XXXXXXX
8048907: 90                   nop
```

- d) ^(R) Nesta alínea o código contém várias referências a endereços em instruções de salto, cujos valores se encontram na gama $8043xxx_{16}$. Contudo, a sua codificação em binário segue regras distintas (absoluto/relativo, 1 ou 4 *bytes*, ...).
Calcule os endereços em falta para cada um dos 3 casos, e explicita a respetiva regra de codificação.

```
8043563: e9 XX XX XX XX       jmp 80436c1
8043568: 89 c2                 mov %eax,%edx
804356a: 83 fa ff              cmp $0xffffffff,%edx
804356d: 74 XX                 je 8043548
804356f: 89 d3                 mov %edx,%ebx
8043571: ff 24 XX XX XX XX     jmp *0x8043580
```

Nº

Nome:

Turma:

Resolução dos exercícios**1. ^(A)Acesso a operandos**

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

2. ^(R)Transferência de informação em funções**3. ^(R)Load effective address**

Instrução	Valor
leal 6(%eax), %edx	$z = 6 + x$
leal (%eax,%ecx), %edx	
leal (%eax,%ecx,4), %edx	
leal 7(%eax,%eax,8), %edx	
leal 9(%eax,%ecx,2), %edx	

4. ^(A)Operações aritméticas

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

9. Controlo do fluxo de execução de instruções

- a) 8048d1c: 7d 9e jge XXXXXXXX_____
- b) XXXXXXX: eb 54 jmp 8047c42_____
- c) 8048902: e9 c2 10 00 00 jmp XXXXXXXX_____