

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 sessão TP da semana de 16-Abr-07 – analisa e complementa os seguintes aspectos relacionados com o nível ISA do IA32: **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 armazenados em registos e em endereços de memória:

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

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

Preencha a seguinte tabela mostrando os valores (em hexadecimal) para os operandos indicados (note que a sintaxe do operando é a utilizada no *assembly* do Gnu):

Operando	Valor
%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)Suponha que o registo `%eax` contém o valor x e que `%ecx` contém o valor y . 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>	$6 + x$
<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 armazenados em registos e em endereços de memória:

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 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, respectivamente, 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 fôr 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 efectua 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, respectivamente, 8 e 12 células.

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

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	movl	8(%ebp), %ecx	Buscar argumento a
2	movl	12(%ebp), %esi	Buscar argumento b
3	cmpl	%esi, %ecx	Comparar a:b
4	setl	%al	Calcular t1
5	cmpl	%ecx, %esi	Comparar b:a
6	setb	-1(%ebp)	Calcular t2
7	cmpw	%cx, 16(%ebp)	Comparar c:a
8	setge	-2(%ebp)	Calcular t3
9	movb	%cl, %dl	
10	cmpb	16(%ebp), %dl	Comparar a:c
11	setne	%bl	Calcular t4
12	cmpl	%esi, 16(%ebp)	Comparar c:b
13	setg	-3(%ebp)	Calcular t5
14	testl	%ecx, %ecx	Testar a
15	setg	%dl	Calcular t4
16	addb	-1(%ebp), %al	Somar t2 a t1
17	addb	-2(%ebp), %al	Somar t3 a t1
18	addb	%bl, %al	Somar t4 a t1
19	addb	-3(%ebp), %al	Somar t5 a t1
20	addb	%dl, %al	Somar t6 a t1
21	movsbl	%al, %eax	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 IA32 é *little endian*.

Responda às seguintes questões.

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

```
8048d1c: 7d 9e          jge XXXXXXXX
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 XXXXXXXX
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 respectiva 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 jmp *0x8043580
```

Nº

Nome:

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

Operando	Valor
%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	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 _____