

TPC7 e Guião Laboratorial

Resolução dos exercícios

Neste guião pretende-se analisar um código *assembly* e obter um código C equivalente. Um objetivo deste TPC é conseguir perceber um código *assembly* com alguma complexidade. O código C incompleto ajuda a perceber os vários blocos do código *assembly*. Nomeadamente: i) a estrutura de controlo é composta por um ciclo *for*, com um *if* dentro do ciclo; ii) existem 4 variáveis: 2 argumentos da função (*s* e *c*) e duas variáveis locais (*result* e *i*).

```
int contaN(char *s, int c) {
    int result=???;
    for (int i=??? ; s[i] != ??? ; i???)
        if (s[i] >= '0' && ??? )
            result += ???;
    return result;
}
```

1. Obter o código *assembly*.

sugere-se a utilização de `objdump -d m_contaN`, mas também é possível utilizar o `gdb`.

080483c0 <contaN>:	
80483c0: 55	push %ebp
80483c1: 89 e5	mov %esp,%ebp
80483c3: 56	push %esi
80483c4: 53	push %ebx
80483c5: 8b 75 08	mov 0x8(%ebp),%esi
80483c8: 8b 4d 0c	mov 0xc(%ebp),%ecx
80483cb: 8a 14 31	mov (%ecx,%esi,1),%dl
80483ce: 31 db	xor %ebx,%ebx
80483d0: 84 d2	test %dl,%dl
80483d2: 74 18	je 80483ec <contaN+0x2c>
80483d4: 8d 42 d0	lea 0xffffffffd0(%edx),%eax
80483d7: 3c 09	cmp \$0x9,%al
80483d9: 77 07	ja 80483e2 <contaN+0x22>
80483db: 0f be c2	movsbl %dl,%eax
80483de: 8d 5c 18 d0	lea 0xffffffffd0(%eax,%ebx,1),%ebx
80483e2: 41	inc %ecx
80483e3: 8a 04 31	mov (%ecx,%esi,1),%al
80483e6: 84 c0	test %al,%al
80483e8: 88 c2	mov %al,%dl
80483ea: 75 e8	jne 80483d4 <contaN+0x14>
80483ec: 89 d8	mov %ebx,%eax
80483ee: 5b	pop %ebx
80483ef: 5e	pop %esi
80483f0: c9	leave
80483f1: c3	ret

2. O preenchimento da tabela seguinte permite:

- Identificar os registos utilizados para cada uma das variáveis (instruções a **vermelho**)
- Identificar os limites do corpo do ciclo e a condição de paragem (instruções a **azul**)
- Identificar, dentro do ciclo *for*, a atualização do valor de *i* e de *result* (instruções a **verde**)

Questão	Registo atribuído pelo compilador	Instrução Assembly
registo com cópia do argumento <code>char *s</code>	<code>%esi</code>	<code>mov 0x8(%ebp), %esi</code>
registo com cópia do argumento <code>int c</code>	<code>%ecx</code>	<code>mov 0xc(%ebp), %ecx</code>
registo atribuído à variável local <code>result</code> e valor inicial	<code>%ebx</code>	<code>mov %ebx, %eax</code> <code>(return(result))</code> <code>xor %ebx, %ebx</code> <code>result=0</code>
registo atribuído à variável local <code>i</code> e valor inicial	<code>%ecx?</code>	<code>mov 0xc(%ebp), %ecx</code> <code>i = c? (? - confirmado depois ao preencher mais linhas da tabela)</code>
condição de teste/salto do ciclo <code>for</code> e limites do corpo do ciclo (endereços)	Repete se <code>%al!=0</code>	<code>test %al, %al</code> <code>mov %al, %dl</code> <code>80483ea: jne 80483d4</code> <code>80483d4_ a 80483ea_</code>
Atualização do valor de <code>result</code> dentro do ciclo	<code>%ebx</code>	<code>lea -48(%eax, %ebx, 1), %ebx</code> <code>ebx = eax + ebx*1 - 0x30</code>
Atualização do valor de <code>i</code> dentro do ciclo	<code>%ecx</code>	<code>inc %ecx</code>
condição de paragem do ciclo	<code>%al = s[i]</code> <code>%al !=0</code> (nota <code>char</code> 8 bits)	<code>mov (%ecx, %esi, 1), %al</code> <code>test %al, %al</code> <code>jne 80483d4</code>

3. Código C da função `contaN` com as respostas anteriores:

```
int contaN(char *s, int c) {
    int result=0;
    for (int i=c ; s[i] != 0 ; i++)
        if (s[i] >= '0' && ??? )
            result += s[i]-0x30;
    return result;
}
```

Falta completar a condição do `if`, para isso terá que ser analisado o código que implementa o `if`:

```
80483d4: 8d 42 d0          lea 0xffffffffd0(%edx), %eax
80483d7: 3c 09             cmp $0x9, %al
80483d9: 77 07             ja 80483e2 <contaN+0x22>
80483db: 0f be c2          movsbl %dl, %eax
80483de: 8d 5c 18 d0       lea 0xffffffffd0(%eax, %ebx, 1), %ebx
80483e2: 41               inc %ecx
```

Isto corresponde a: `if (s[i]>='0' && s[i]<='9')` (ver explicação em anexo).

Anexo 1: Explicação sobre a utilização de JA (JUMP ABOVE)

Para testar se um dado valor está numa gama predefinida de valores (neste caso entre 0 e 9) o normal será realizar duas comparações/saltos: 1ª) se o valor for menor do que 0 não executa o corpo do *if*, saltando para o fim do *if*; 2ª) caso o valor seja maior do que 9, testa se este valor é maior do que 9, saltando para o fim do *if*, nesse caso. Esta implementação origina duas comparações e dois saltos (4 instruções, coluna “gcc 13.1 -O0” da tabela).

Exemplo simples:

Código C	gcc 13.1 -O0 (simplificado)	gcc 13.1 -O2
<pre>void XXX(int a) { if (a>=0 && a<=9) ... /* if_body */ }</pre>	<pre>(1) cmpl \$0, 8(%ebp) (2) j1 .fif # se a<0 (3) cmpl \$9, 8(%ebp) (4) jg .fif # se a>9 ... /* if_body */ .fif:</pre>	<pre>(1) cmpl \$9, 8(%ebp) (2) ja .fif ... /* if_body */ .fif:</pre>

Os compiladores utilizam uma otimização para reduzir o número de instruções executadas, substituindo as duas comparações/saltos por apenas uma comparação/salto (coluna “gcc 13.1 -O2” da tabela). A ideia é “saltar” se o valor for “above” 9; ou seja, se o padrão de bits, interpretado como um valor sem sinal, for maior do que 9. Ilustrando com 8 bits:

0000 0000 (0)

0000 1001 (9)

0000 1010 (10) -Já é ABOVE \$9

...

1000 0000 (128, ou seja, “above \$9” se for interpretado como um valor “unsigned”)

...

1111 1111 (255, também é “above \$9”)

Analisando em mais detalhe:

“JA” salta se o resultado não originar *Carry* e se não for Zero (!CF && !ZF).

Exemplos em binário:

0..8 + (-9) - não há <i>carry</i>	9 + (-9) - <i>carry</i> e <i>zero</i>	qualquer padrão >9 - há sempre <i>carry</i>	
<pre>0000 1000 (8) 1111 0111 (-9) ----- 1111 1111</pre>	<pre>0000 1001 (9) 1111 0111 (-9) ----- 1 0000 0000</pre>	<pre>0000 1010 (10) 1111 0111 (-9) ----- 1 0000 0001</pre>	<pre>1000 0000 (-127 / 128) 1111 0111 (-9) ----- 1 0111 0111</pre>

Esta estratégia só funciona se o limite inferior da comparação for 0, mas pode ser aplicada a qualquer caso semelhante, subtraindo uma constante aos limites:

`if (a>=x1 && a<=x2) <=> if (a-x1)>=0 && (a-x1)<=(x2-x1)`

No exemplo deste TPC x1 é 48 (0x30 ou ASCII “0”) e x2 é 48+9.