

Guião VI - Resolução

Exercício 1 (*Ciclo Do-While*)

a) A compilação da função `dw_loop` com o `gcc`

```

1  int dw_loop(int x, int y, int n)
2  {
3      do {
4          x += n;
5          y *= n;
6          n--;
7      } while ((n > 0) & (y < n)); // O operador usado é o E-lógico '&'
8                                     // e não a conjunção '&&'
9      return x;
10 }
```

resultou no código de montagem seguinte. Adicione em cada uma das linhas os comentários necessários à sua compreensão.

```

1  movl    8(%ebp),%esi      ; %esi = x
2  movl    12(%ebp),%ebx    ; %ebx = y
3  movl    16(%ebp),%ecx    ; %ecx = n
4  .p2align 4,,7           ; alinha o código na memória para otimizar a cache
5  .L6:                    ; início do ciclo do-while
6  imull   %ecx,%ebx        ; (%ebx=) y = y * n
7  addl   %ecx,%esi        ; (%esi=) x = x + n
8  decl   %ecx              ; n--
9  testl  %ecx,%ecx        ; n & n -> afeta flags ⇔ operação E-lógico bit a bit
10 setg   %al               ; se (n > 0) %al=1 senão %al=0
11 cmpl  %ecx,%ebx        ; Faz y-n -> afeta flags
12 setl  %dl               ; se (y < n) %dl=1 senão %dl=0 (8 bits)
13 andl  %edx,%eax        ; (n > 0) & (y < n) operação E-lógico bit a bit
14 testb $1,%al           ; verifica se bit 0 de (n > 0) & (y < n) = 1
15 jne   .L6               ; Salta para início do ciclo do-while se bit 0 != 0
```

Nota 1: Os registos `%al` e `%dl` correspondem aos 8 bits menos significativos dos registos `%eax` e `%edx`, respetivamente.

Nota 2: O compilador usa uma forma pouco usual de avaliar a expressão de teste. Com efeito, no pressuposto que as duas condições de saída ($n > 0$) e ($y < n$) apenas podem tomar os valores de 0 ou 1, basta averiguar o valor (0/1) do bit menos significativo do resultado do E-lógico. Em alternativa poderia ter sido usada a instrução `testb` para efetuar a operação E-lógico.

b) Construa uma tabela de utilização de registos:

Registo	Variável	Atribuição inicial
<code>%esi</code>	<code>x</code>	<code>x</code>
<code>%ebx</code>	<code>y</code>	<code>y</code>
<code>%ecx</code>	<code>n</code>	<code>n</code>
<code>%al</code>	--- (guarda cálculos intermédios)	$(n > 0)$
<code>%dl</code>	--- (guarda cálculos intermédios)	$(y < n)$

c) Identifique a expressão de **teste** e o **corpo do ciclo** incluído no código fonte C da função, estabelecendo a correspondência com as linhas no código de montagem produzido pela compilação.

O **corpo** do ciclo **do-while** encontra-se nas linhas 4 a 6 no código C e nas linhas 6 a 8 do código de montagem. A expressão de **teste** está na linha 7 do código C e corresponde, no código de montagem, às instruções das linhas 9 a 14 e à instrução de salto da linha 15.

Exercício 2 (Ciclo While)

Para a função `loop_while` e código de montagem que resulta da sua compilação, resposta às mesmas perguntas do exercício anterior.

```
1 int loop_while(int a, int b)
2 {
3     int i = 0;
4     int result = a;
5     while (i < 256) {
6         result += a;
7         a -= b;
8         i += b;
9     }
10    return result;}
```

a) Adicione em cada uma das linhas os comentários necessários à sua compreensão.

```
1  movl  8(%ebp),%eax    ; %eax = a
2  movl  12(%ebp),%ebx   ; %ebx = b
3  xorl  %ecx,%ecx      ; (%ecx=) i = 0
4  movl  %eax,%edx      ; (%edx=) result = a
5  .p2align 4,,7
6  .L5:                 ; início do ciclo while
7  addl  %eax,%edx      ; result = result + a
8  subl  %ebx,%eax      ; a = a - b
9  addl  %ebx,%ecx      ; i = i + b
10  cmpl  $255,%ecx     ; Faz i-255 -> afeta as flags
11  jle  .L5            ; Se i <= 255 salta para o início do ciclo while
12  movl  %edx,%eax     ; Prepara o retorno da função ⇔ coloca result em %eax
```

b) Construa uma tabela de utilização de registos.

Registo	Variável	Atribuição inicial
%eax	a	a
%ebx	b	b
%ecx	i	0
%edx	result	a

c) Identifique a expressão de teste e o corpo do ciclo incluído no código fonte C da função, estabelecendo a correspondência com as linhas no código de montagem produzido pela compilação.

A expressão de teste aparece na linha 5 do código C e no código de montagem nas linhas 10 e 11 (salto). O corpo do ciclo `while` está nas linhas 6 a 8 do código C, ao qual correspondem as linhas 7 a 9 no código de montagem. O compilador detetou que o teste inicial do ciclo `while` é sempre verdadeiro, uma vez que sendo `i` iniciado a 0 (zero) o seu valor é sempre inferior a 256. Nesta assunção, o teste inicial normalmente associado a um `while` pode ser evitado. O código C (usando um `goto`) equivalente ao código de montagem anterior é:

```
1 int loop_while_goto(int a, int b)
2 {
3     int i = 0;
4     int result = a;
5     loop:
6     result += a;
7     a -= b;
8     i += b;
9     if (i <= 255)
10    goto loop;
11    return result;}
```

d) Que otimizações foram feitas pelo compilador?

- Utilização de registos (`%eax`, `%ebx`, `%ecx` e `%edx`) para guardar as variáveis (`a`, `b`, `i`, `result`) por forma a evitar acessos desnecessários à memória.
- Transformação do `while` num “do while”. O compilador detetou que o teste inicial do ciclo seria executado pelo menos uma vez já que `i = 0` é obviamente inferior a 256.
- Uso da instrução `xorl %ecx, %ecx` em vez de `movl $0,%ecx` que é mais eficiente porque a instrução não necessita de bytes extras (valor imediato) para representar a constante 0. Esta instrução permite pôr o registo `%ecx` a 0, através da operação lógica OU exclusivo, por exemplo: `%ecx ^ %ecx = 00...00` qualquer que seja o valor de ‘i’, no código C corresponde à expressão `i = 0`; a instrução `xorl` da arquitetura IA32 requer 2 bytes (`xorl %ecx,%ecx` \Leftrightarrow 31 c0) enquanto a instrução `movl $0,%ecx` requer 5 bytes \Leftrightarrow b8 00 00 00 00.

Exercício 3 (Apontadores):

Considere que o apontador para o início do *vector* `S` (do tipo *short int*) e o índice `i` (do tipo *int*) estão armazenados nos registos `%edx` e `%ecx`, respetivamente.

Apresente, para cada uma das expressões abaixo:

- a respetiva declaração de **tipo de dados**;
- uma fórmula de cálculo do **valor**;
- uma **instrução em IA32** que coloca aquele resultado, no registo `%eax` (no caso do tipo *short* *) ou em alternativa no registo `%ax` (no caso do tipo *short*).

Considerando que `S` corresponde ao valor do apontador para o vetor temos:

Expressão	Tipo de Dados	Valor	Instrução
<code>S+1</code>	<code>short *</code>	$S + 1*2 = S+2$	<code>leal 2(%edx), %eax</code>
<code>S[3]</code>	<code>short</code>	$M[S + 3*2] = M[S+6]$	<code>movw 6(%edx), %ax</code>
<code>&S[i]</code>	<code>short *</code>	$S + 2*i = S+2*i$	<code>leal (%edx,%ecx,2), %eax</code>
<code>S[4*i+1]</code>	<code>short</code>	$M[S+4*2*i+1*2] = M[S+8*i+2]$	<code>movw 2(%edx,%ecx,8), %ax</code>
<code>S+i-5</code>	<code>short *</code>	$S + 2*i - 5*2 = S+2*i-10$	<code>leal -10(%edx,%ecx,2), %eax</code>

Nota : O compilador pode substituir instruções como `movw 6(%edx),%ax` (e.g `S[3]`) pela instrução `movswl 6(%edx),%eax`. Esta instrução faz a extensão com o sinal dos 2 bytes originais em memória para obter os 4 bytes do registo de destino `%eax`.

Exercício 4 (Estruturas):

O procedimento `sp_init` (com algumas expressões omitidas) trabalha com o tipo de dados `struct prob`:

```
struct prob {
    int *p;
    struct {
        int x;
        int y;
    } s;
    struct prob *next;
};

void sp_init(struct prob *sp)
{
    sp->s.x = _____;
    sp->p   = _____;
    sp->next = _____;
}
```

- a) Quantos bytes são necessários para representar a estrutura?

$2 * 4$ (inteiro) + $2 * 4$ (apontador) = 16 bytes

- b) Qual o valor do deslocamento em relação ao início do vetor (em número de bytes) de cada campo?

A organização da memória correspondente à estrutura `prob` é:

Deslocamento	0	4	8	12
Campo	<code>p</code>	<code>s.x</code>	<code>s.y</code>	<code>next</code>

- c) Considerando que após compilar `sp_init`, o código de montagem correspondente ao corpo dessa função é o que se segue:

```
1  movl 8(%ebp),%eax ; %eax=sp (endereço da estrutura em memória)
2  movl 8(%eax),%edx ; Obter sp->s.y (sp+8)
3  movl %edx,4(%eax) ; Copiar sp->s.y para sp->s.x (sp+4)
4  leal 4(%eax),%edx ; Obter &(sp->s.x)
5  movl %edx,(%eax) ; Copiar &(sp->s.x) para sp->p (sp+0)
6  movl %eax,12(%eax) ; Copiar sp para sp->next (sp+12)
```

Preencher as expressões em falta, assinaladas com “_____”, no código C da função.

```
void sp_init(struct prob *sp)
{
    sp->s.x = sp->s.y ;
    sp->p   = &(sp->s.x) ;
    sp->next = sp ;
}
```