TPC6

Respostas aos exercícios propostos

1. Código em assembly (com comentários, obtido com objdump, que irá também ser usado para os restantes exercícios)

Notas:

- (i) copiar valores da pilha para registos
- (ii) atualizar os valores de x, y e n no corpo do ciclo do/while
- (iii) implementação do ciclo do/while
- (iv) chamada/regresso da função e gestão da pilha.
- (v) calcular o valor de retorno da função

08048310 <while_loop>:</while_loop>				Comentário	
8048310: 55	push	%ebp	(iv)	Salvaguarda %ebp	
8048311: 89 e5	mov	%esp,%ebp	(iv)	Coloca %ebp igual a %esp	
				(base da pilha)	
8048313: 8b 4d 08	mov	0x8(%ebp),%ecx	(i)	Copia arg x para %ecx	
8048316: 8b 45 0c	mov	0xc(%ebp),%eax	(i)	Copia arg y para %eax	
8048319: 8b 55 10	mov	0x10(%ebp),%edx	(i)	Copia arg n para %edx	
804831c: 01 d1	add	%edx,%ecx	(ii)	x += n	
804831e: Of af c2	imul	%edx,%eax	(ii)	y *= n	
8048321: 4a	dec	%edx	(ii)	n	
8048322: 85 d2	test	%edx,%edx	(iii)	Flags = %edx & %edx	
				(nota: AND bit a bit)	
8048324: 7f f6	jg	804831c	(iii)	Salta para inicio do ciclo se	
				n > 0 (endereço <mark>804831c)</mark>	
8048326: 8d 04 08	lea		(v)	%eax = x+y (valor de	
(%eax,%ecx,1),%eax				retorno)	
8048329: c9	leave		(iv)	Repõe valor de %esp e de	
				%ebp	
804832a: c3	ret		(iv)	Regressa (pop %eip)	

1.b) ver itens (i) na tabela anterior

Variável	Registo atribuído pelo compilador	Instrução Assembly	
Х	%ecx	mov	0x8(%ebp),%ecx
У	%eax	mov	0xc(%ebp),%eax
n	%edx	mov	0x10(%ebp),%edx

1.c) ver itens (ii) na tabela anterior

Depuração do programa com gdb

1d)

- i) Por exemplo: return (while loop (4, 2, 3));
- ii) ver endereços assinalados a amarelo na tabela
- iii) Escrever break *0x8048313 e break *0x804831c depois de executar gdb a.out. Os valores da tabela podem ser confirmados fazendo run e c (continue) após cada paragem

iv)	Estimativa	(nota: é mais fácil	preencher	primeiro a linha	correspondente ao n)
		(Hotal o Hialo Iaon	procrionor		con coponacino ao m

Variável	Registo	Break1	Break2	Break3	Break4	Break_
Х	%ecx	Lixo	4	4+ 3 =7	7+ <mark>2</mark> =9	
У	%eax	Lixo	2	2* 3 =6	6* 2 =12	
n	%edx	Lixo	3	2	1	

- Break1 no primeiro ponto de paragem (0x8048313) os valores ainda não estão definidos.
- Break2 neste ponto de paragem (0x804831c) os valores correspondem aos valores passados pelo main à função while_loop (4, 2 e 3), pois ainda não executou nenhuma iteração do ciclo.
- Break3 Neste ponto de paragem (novamente $0 \times 804831c$ pois este ponto está dentro do ciclo) executou o add e o imul usando os valores do n da iteração anterior pois o n é decrementado depois de fazer os cálculos.
- Break 4 Novamente $0 \times 804831c$. Este é o último ponto de paragem pois quando n=1 neste ponto de paragem já não vai repetir novamente o ciclo.

Estimativa do conteúdo da estrutura de ativação (stack frame)

Pretende-se preencher 3 tipos de informação:

- i. À esquerda do desenho da stack, os enderecos do início de algumas "caixas".
- ii. No interior das "caixas" o valor numérico que lá deveria estar (pode ser em hexadecimal)
- iii. À direita das "caixas", uma explicação do valor que se encontra na respetiva "caixa".

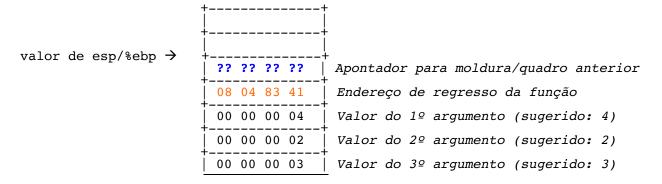
Cada "caixa" representa 32 bits, ou seja, 4 células de 1 *byte* cada, em que o conteúdo da célula com menor endereço é o *byte* mais à direita de um valor de 32 bits.

A resolução completa implica uma análise do código gerado pelo gcc, do conteúdo de alguns registos entre outros aspetos. Por exemplo, no gdb é possível visualizar o código da função main usando o comando disas main:

```
(gdb) disas main
Dump of assembler code for function main: 0x0804832c <main+0>: push %ebp
0 \times 0804832d < main+1>:
                         mov
                                    %esp, %ebp
0x0804832f < main+3>:
                                   $0x8, %esp
                          sub
0x08048332 <main+6>:
                                   $0xfffffff0,%esp
                          and
0x08048335 < main+9>:
                                    %eax
                          push
0x08048336 <main+10>: push
                                   $0x3
0x08048338 < main+12>: push
                                   $0x2
0x0804833a < main+14>: push
                                   $0x4
0x0804833c <main+16>: call
0x08048341 <main+21>: leave
                                   0x8048310 <while loop>
0x08048342 < main + 22>: ret
```

Neste caso, o valor do endereço de regresso armazenado na stack é o endereço da instrução na main imediatamente a seguir à invocação da função (após a instrução call), ou seja 0x08048341. Este endereço pode variar, dependendo da forma como o código C foi escrito.

Esta é a estimativa do conteúdo da *stack frame* associada à função while_loop, quando é invocada com os argumentos sugeridos e antes de se confirmar com o gdb:



O valor do apontador para o quadro anterior (frame pointer da main assinalado na figura com ???) pode ser obtido no gdb, parando a execução do código logo na 1ª instrução da função e analisando o conteúdo dos registos.

Preenchimento do conteúdo da estrutura de ativação (stack frame)

Os valores concretos podem ser obtidos no primeiro ponto de paragem do exercício 1 (break *0x8048313), inspecionando as posições de memória apontadas pelo registo *esp ou *ebp, com o comando x/6 *esp.

A lista completa dos comandos será:

Esta informação permite completar o esquema anterior com valores concretos, nomeadamente, o valor de %esp/%ebp é 0xbfff9538, e o valor armazenado em Mem[%esp] é 0xbfff9558.

