

Notas: Coloca o teu nome e número nas quatro páginas que compõem este teste.

Para cada pergunta, apresenta a justificação da solução, incluindo o raciocínio ou os cálculos que efetuares. Podes dar como resposta um valor numérico não simplificado (exemplo $15^{33}+73/18$). Não são permitidas máquinas de calcular, computadores, telemóveis, tablets, etc. Os testes são de resolução individual. Qualquer tentativa de fraude académica pode implicar a abertura de um processo disciplinar. Ao realizares este teste, estás a aceitar esta possível implicação.

[2.5 valores] E. Um processador tem uma cache de mapeamento direto, com 32 linhas, cada uma com 32 palavras. A memória contém 2048 blocos. As palavras são endereçadas ao byte e ocupam 2 bytes.

(E1) **Qual é o tamanho da memória em bytes?** [0.5 val.]

(E2) **Desenha o formato dos endereços da memória principal** (incluindo os campos t, s, o) que permite mapeá-los para a cache. [0.5 val.]

(E3) **Qual é, em bytes, o tamanho da cache**, assumindo que cada linha tem dois bits de controlo (valid e dirty)? [0.75 val.]

(E4) **Indica dois endereços de memória seguidos**, que sejam mapeados para duas linhas diferentes da cache. [0.75 val.]

[1 valor] F. Pergunta sobre otimizações.

Considere a seguinte função, escrita em C, que multiplica duas matrizes quadradas A e B de tamanho NxN para produzir uma matriz C. Identifica e explica as possíveis ineficiências relacionadas com a cache, nomeadamente como os padrões de acesso às matrizes A, B e C afetam o desempenho da cache.

```
void matrixMul (int** A, int** B, int** C, int N) {
    for (int i=0; i<N; ++i)
        for (int j=0; j<N; ++j) {
            C[i][j]=0;
            for (int k=0; k<N; ++k)
                C[i][j] += A[i][k]*B[k][j];
        }
}
```

[2.5 valores] G. Considera a função `cntRange` codificada em C e o código assembly gerado pelo gcc (opção de optimização -O0).

(G1) **Desenha o stack frame desta função**, até ao instante em que as variáveis locais são alocadas. [1 val.]
 (G2) **Relaciona as partes (1), (2), (3) e (4)** (marcadas no código C a vermelho) **com as respetivas instruções do código assembly**. Faz o relacionamento no código assembly, indicando junto das linhas respetivas que partes dessas instruções C são abrangidas. [1.5 val.]

```
int cntRange(int li, int top, int *val) {
    int i, count=0;1
    for (i=0; i<=li;2 i++)
        if (val[i]>=0 && val[i]<=top)3
            count++;
    return count;4
}
```

=== gcc -O0 -S ... ===

```
cntRange(int, int, int*):
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $8, %esp
    movl     16(%ebp), %eax
    movl     12(%ebp), %eax
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     $0, -8(%ebp)
    movl     $0, -4(%ebp)
.LBB0_1:    movl     -4(%ebp), %eax
    cmpl     8(%ebp), %eax
    jg       .LBB0_7
    movl     16(%ebp), %eax
    movl     -4(%ebp), %ecx
    cmpl     $0, (%eax,%ecx,4)
    jl       .LBB0_5
    movl     16(%ebp), %eax
    movl     -4(%ebp), %ecx
    movl     (%eax,%ecx,4), %eax
    cmpl     12(%ebp), %eax
    jg       .LBB0_5
    movl     -8(%ebp), %eax
    addl     $1, %eax
    movl     %eax, -8(%ebp)
.LBB0_5:    jmp      .LBB0_6
.LBB0_6:    movl     -4(%ebp), %eax
    addl     $1, %eax
    movl     %eax, -4(%ebp)
    jmp      .LBB0_1
.LBB0_7:    movl     -8(%ebp), %eax
    addl     $8, %esp
    popl     %ebp
    ret
```

[1.5 valores] H. Considera que parte da memória tem os valores mostrados na figura ao lado, que o registo %edi tem o valor 20₁₆ (hexadecimal) e ainda as seguintes instruções em *assembly*:

```
movl (%esi,%edi,4), %eax
movl $30, %ecx
subl %ecx, %eax
```

endereço	conteúdo
0x12AA0082	0x83
0x12AA0083	0x42
0x12AA0084	0x77
0x12AA0085	0xAA
0x12AA0086	0x77
0x12AA0087	0xAA
0x12AA0088	0x77
0x12AA0089	0x52
0x12AA008A	0x83
0x12AA008B	0x15

(H1) Qual é o conteúdo do registo %esi, se, no final da execução da 1.^a instrução movl, o registo %eax tem o valor 0x77AA77AA, que foi obtido na parte da memória mostrada? Apresenta o teu raciocínio. [0.75 val.]

(H2) Qual é, em hexadecimal, o valor armazenado no registo %eax, após a execução da instrução subl. Assume que no início da execução da instrução, o valor de %eax tem é o indicado em H1. Apresenta os cálculos efetuados. [0.75 val.]

[2.5 valores] I. Considera duas funções C e o respetivo código máquina IA32.

```
int f2(int n) {
    if (n==0)
        return 0;
    return n*34;
}

int f1(int n) {
    if (n>5)
        value=f2(n+1);
    else
        value=0;
    return value;
}
```

Endereço (hexadecimal)	conteúdo
FF0FC4	
FF0FC8	
FF0FCC	
FF0FD0	
FF0FD4	
FF0FD8	
FF0FDC	
FF0FE0	
FF0FE4	
FF0FE8	
FF0FEC	
FF0FF0	
FF0FF4	
FF0FF8	
FF0FFC	
FF1000	
FF1004	

```
0x080483e4: f2:  pushl   %ebp
0x080483e5:      movl   %esp, %ebp
0x080483e7:      pushl   %eax
0x080483e8:      movl    8(%ebp), %eax
0x080483eb:      cmpl    $0, 8(%ebp)
0x080483ef:      jne     .L02
0x080483f1:      movl    $0, -4(%ebp)
0x080483f7:      jmp     .L03
0x080483f9: .L02:  imull    $34, 8(%ebp), %eax
0x080483ff:      movl    %eax, -4(%ebp)
0x08048402: .L03:  movl    -4(%ebp), %eax
0x08048405:      addl    $4, %esp
0x08048409:      popl    %ebp
0x0804840a:      ret
0x0804840b: f1:   pushl   %ebp
0x0804840c:      movl    %esp, %ebp
0x0804840e:      pushl   %ebx
0x0804840f:      subl    $20, %esp
0x08048412: .Lt5:  movl    8(%ebp), %eax
0x08048415:      cmpl    $5, 8(%ebp)
0x08048418:      jle     .L12
0x0804841a:      movl    -12(%ebp), %ebx
0x0804841d:      movl    8(%ebp), %eax
0x08048420:      addl    $1, %eax
0x08048422:      movl    %eax, (%esp)
0x08048425:      call    f2
0x0804842a:      movl    %eax, -8(%ebp)
0x0804842d:      jmp     .L13
0x0804842f: .L12:  movl    $0, -8(%ebp)
0x08048435: .L13:  movl    -8(%ebp), %eax
0x08048438:      addl    $20, %esp
0x0804843b:      popl    %ebx
0x0804843c:      popl    %ebp
0x0804843d:      ret
```

(I1) Assume que foi feita uma chamada a f1(9), que vai desencadear a chamada a f2(10) e por aí fora. Para f1(9), os valores de %ebx, %esp e %ebp, antes da invocação, são 4, 0xFF1004 e 0xFFFF1022 e o endereço de regresso é 0x080455C9. **Preenche o conteúdo da pilha** para parte da execução dessa sequência de chamadas, ou seja, até ao momento que antecede a execução da instrução return n*34 no contexto de f2. [1.5 val.]

(I2) Quais são os valores de %esp e %ebp, imediatamente antes da execução da instrução call f2 no contexto f1(9)? [1.0 val.] %esp = 0x_____ %ebp = 0x_____