

Nota: cada resposta errada nas questões 1 a 6 desconta 0.33 valores

1. [1,0 valores] - Considere o seguinte excerto de um programa escrito em *assembly* e a executar numa máquina com cache:

```
loop:  movl 0(%ebx), %edx
       mull $2, %edx
       addl %edx, %eax
       addl &4, %ebx
       subl $2, %ecx
       jnz ciclo
```

Considere que o registo `%ecx` tem inicialmente o valor 10. O programa é executado numa máquina com frequência do relógio igual a 3 GHz, $CPI_{CPU} = 1$, a *miss rate* de instruções é 1% e a de dados é 6%. Sabendo que *miss penalty* é de 150 ns, qual o tempo de execução deste programa?

$$T_{exec} = 150 \text{ ns}$$

$$T_{exec} = 50 \text{ ns}$$

$$T_{exec} = 33 \text{ ns}$$

☐ $T_{exec} = 100 \text{ ns}$

2. [1,0 valores] - Complete a afirmação abaixo:

“A técnica de *pipelining*, relativamente a uma arquitectura sequencial de ciclo único, acelera o desempenho de um processador pois ...

resulta numa diminuição do CPI, uma vez que mais do que uma instrução se encontra em execução em cada ciclo.”

resulta numa diminuição do número de instruções executadas, uma vez que algumas instruções são internamente transformadas em `NOPS`”

resulta numa diminuição do período do relógio, uma vez que este deve ser apenas tão longo quanto o estágio mais demorado do *pipeline*.”

resulta num aumento da frequência devido a ciclos de *stalling* causados por dependências de dados e/ou controlo.”

3. [1,0 valores] - Complete a afirmação abaixo:

“O programa `for (i=0 ; i<N ; i++) a[i] = b[100*i] * 2; ...`

permite explorar a hierarquia de memória pois exhibe localidade espacial nos acessos a `i`.”

permite explorar a hierarquia de memória pois exhibe localidade espacial nos acessos a `a[]`.”

permite explorar a hierarquia de memória pois exhibe localidade temporal nos acessos a `a[]`.”

permite explorar a hierarquia de memória pois exhibe localidade espacial nos acessos a `a[]` e a `b[]`.”

4. [1,0 valores] – O código

```
for (i=1 ; i<S ; i+=1) a[i] = (a[i-1] / (i>10 ? 2.:3.));
```

não vectoriza devido:

a uma dependência de dados RAW entre iterações.

aos dados processados não se encontrarem em posições consecutivas de memória.

à possibilidade de aliasing entre a[i] e a[i-1].

à estrutura condicional incluída dentro do ciclo for.

5. [1,0 valores] – Considere um processador com um bloco de lógica combinatória que pode ser dividido em 4 blocos, cada com uma duração de 214, 283, 252 e 201 picosegundos. Com uma organização em pipeline de 4 estágios este processador permite um ciclo de relógio mínimo de 333 picosegundos. A frequência máxima da organização sequencial correspondente a esta lógica combinatória é de.

☐

$f = 3.0 \text{ GHz}$

☐

$f = 1.0 \text{ GHz}$

☐

$f = 2 \text{ GHz}$

☐

$f = 1.5 \text{ GHz}$

6. [1,0 valores] – O *loop unrolling* tem potencial para disponibilizar mais instruções para execução em paralelo num contexto de superescalaridade. Para o código abaixo seleccione a opção de *unrolling* que disponibiliza potencialmente mais *instruction level parallelism*.

```
int a[SIZE], i, sum=0;
for (i=0; i < SIZE ; i++) sum +=a[i];
```

```
int a[SIZE], i, sum=0;
for (i=0; i < SIZE ; i+=2) {
    sum +=a[i];
    sum +=a[i+1];
}
```

```
int a[SIZE], i, sum=0, sum_a=0;
for (i=0; i < SIZE ; i+=2) {
    sum_a +=a[i];
    sum +=a[i+1];
}
sum += sum_a;
```

```
int a[SIZE], i, sum=0;
for (i=0; i < SIZE ; i+=4) {
    sum +=a[i];
    sum +=a[i+1];
    sum +=a[i+2];
    sum +=a[i+3];
}
```

```
int a[SIZE], i, sum=0;
for (i=0; i < SIZE ; i+=4) {
    sum +=a[i] + a[i+1];
    sum +=a[i+2] + a[i+3];
}
```

7. [2.0 valores] Considere uma máquina com as seguintes características:

- registos com 4 *bytes* e todas as instruções com 4 *bytes* de tamanho;
- *cache* com 4 linhas, cada linha com 8 *bytes*; transferências de memória para a *cache* (e vice-versa) começam sempre num endereço múltiplo de 8 e o bloco transferido tem 8 *bytes* de tamanho.

Considere o código apresentado no exercício 8, sabendo que a instrução I1 está em memória a partir do endereço 804. Considere a *cache* inicialmente fria. Indique, justificando qual a *miss rate* total (instruções e dados) para a execução desse código (considere todas as iterações do ciclo)

8. [2.0 valores] Considere o programa abaixo e considere uma máquina com execução especulativa (saltos previstos como tomados) *out-of-order* e as unidades funcionais:

. MEM – acessos à memória (2 ciclos);

. INT + J – operações sobre inteiros e saltos (1 ciclo).

```

I1:  mov $2, %ecx
I2:  mov (%ebx), %edx
I3:  add %edx, %eax
I4:  dec %ecx
I5:  jz I2

```

Preencha a tabela abaixo, indicando em cada ciclo do relógio qual a instrução em execução em cada unidade . Considere todas as iterações do ciclo.

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
MEM										
INT + J										

Nome: _____

Número: _____