

T1: _____
 T2: _____
 T3: _____
 T4: _____
 T5: _____
 T6: _____
 T7: _____
 T: _____
 P: _____

NOME: _____

Nº: _____

TEÓRICA

As questões devem ser respondidas na própria folha do enunciado. As questões 1 a 4 são de escolha múltipla, e apenas uma das respostas está correcta, valendo 1 valor. Uma resposta errada desconta 1/3 de valor. As questões 5 e 6 valem 2 valores cada. A questão 7 (4 valores) só deve ser respondida pelos alunos que, justificadamente, não fizeram a componente teórico-prática.

1. De acordo com as definições de arquitectura e organização de um computador apresentadas nas aulas, qual dos seguintes itens pode ser classificado como fazendo parte da arquitectura?
- O conjunto de barramentos
 - A frequência do relógio do processador
 - O número de registos visíveis ao programador
 - A hierarquia de memória

2. Considere o seguinte código em C:

```
char vector[1000];
int i;
for (i=0; i<1000; i++) vector[i]='A'; /**/
```

Qual das seguintes sequências de instruções *assembly* do IA32 otimiza de forma mais agressiva a instrução C assinalada com asteriscos, sabendo que `%eax` está associado a `i` e `%ebx` contém o endereço base de `vector`?

<input type="checkbox"/> <pre>movl %eax, 0 ciclo: cmpl %eax, 1000 jge fim leal %ebx, vector add %ebx, %eax movb (%ebx), 'A' incl %eax jmp ciclo</pre>	<input type="checkbox"/> <pre>movl %eax, 0 ciclo: leal %ebx, vector add %ebx, %eax movb (%ebx), 'A' incl %eax cmpl %eax, 1000 jl ciclo</pre>
<input type="checkbox"/> <pre>movl %eax, 0 leal %ebx, vector ciclo: movb (%ebx,%eax), 'A' incl %eax cmpl %eax, 1000 jle ciclo</pre>	<input type="checkbox"/> <pre>movl %eax, 0 leal %ebx, vector ciclo: movb (%ebx, %eax), 'A' movb 1(%ebx, %eax), 'A' movb 2(%ebx, %eax), 'A' movb 3(%ebx, %eax), 'A' addl %eax, %eax, 4 cmpl %eax, 1000 jle ciclo</pre>

3. O número de instruções máquina que constituem um determinado programa (#I) depende:
- Da organização, ou micro-arquitectura, do processador e da tecnologia utilizada para o construir.
 - Da capacidade da memória-cache disponível no sistema.
 - Da frequência do relógio do processador.
 - Do conjunto de instruções do processador, do algoritmo e do compilador usados.
4. Relativamente ao mapeamento associativo, a técnica de mapeamento directo de endereços da memória central na cache:
- reduz a probabilidade de contenção de dois endereços na mesma linha da cache.
 - requer o mecanismo menos complexo para determinar em que linha da cache mapeia determinado endereço da memória.
 - exige maior número de bits de tag.
 - apresenta o maior hit-time.

NOME: _____

Nº: _____

2. Considere o fragmento de código, escrito em assembly do MIPS:

P2a: _____	LB1: li \$s0, 0x5FF000
P2b: _____	lw \$t0, -3(\$s0)
P2c: _____	lw \$t2, -5(\$s0) # QB
P3a: _____	add \$s1, \$t2, \$t0
P3b: _____	subu \$s2, \$s1, 3
Σ: _____	move \$a1, \$s2

a) Reescreva o código fornecido, usando apenas instruções nativas do MIPS.

b) Converta a instrução assinalada com "# QB" para código máquina do MIPS, apresentando o resultado final em hexadecimal e incluindo na resposta todos os passos intermédios usados.

c) Converta para assembly do MIPS a instrução máquina **0x008B9025** (em hexadecimal), apresentando os cálculos intermédios.

NOME: _____

Nº: _____

3. Uma máquina M1, com uma frequência de 2,8 GHz, apresenta um CPI global de 17,81 ciclos/instrução ao executar o programa P, cuja distribuição de tipos de instrução se apresenta na tabela. Para este programa a máquina apresenta uma *miss rate* de instruções de 6% e uma *miss rate* de dados de 8%.

Tipo de Instrução	Número de Instruções	CPI _{CPU}
Inteiros	$3,0 \cdot 10^8$	2
Vírg. Flutuante	$2,0 \cdot 10^8$	5
Acesso à memória	$3,5 \cdot 10^8$	4
Saltos	$1,0 \cdot 10^8$	3

- a) Calcule a *miss penalty* exibida pela máquina M1. Apresente o resultado em nanosegundos.

- b) Considere uma máquina M2, em tudo idêntica à máquina M1, excepto que M2 está dotada de uma cache com blocos de 8 palavras e um tempo de acesso à memória de 20 ns mais 10 ns por palavra. Justifique qual delas apresenta um melhor desempenho a executar o programa P, e qual é o tempo de execução de P nessa máquina.