

C1	
1	
2	
3	
4	
T	
C2	
5	
6	
F	

COMPETÊNCIAS FUNDAMENTAIS

1. Considere o seguinte excerto de um programa escrito em *assembly* do Y86:

```
ciclo: addl %edx, %eax
      subl %esi, %ecx      # %esi contem o valor 1
      jnz ciclo           # repete até %ecx==0
```

Sabendo que o valor inicial de %ecx é 1000, a frequência do relógio é de 1 GHz e o tempo de execução deste programa é de 4,5 µs (microsegundos), qual o CPI médio?

$$\begin{aligned} T_{\text{exec}} &= 4.5 \cdot 10^{-6} \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow 4.5 \cdot 10^{-6} &= \#I \cdot \text{CPI} / f \\ \Leftrightarrow 4.5 \cdot 10^{-6} &= (1000 \cdot 3) \cdot \text{CPI} / (1 \cdot 10^9) \\ \Leftrightarrow \text{CPI} &= 1.5 \text{ (cc/i)} \end{aligned}$$

2. Diga o que entende, justificando por palavras suas, pelo hiato processador-memória.

Hiato processador-memória:

“A memória é incapaz de alimentar o processador com instruções e dados a uma taxa suficiente para o manter constantemente ocupado”

3. Considere o seguinte programa em *assembly* do Y86. Apresente o mesmo programa em código máquina, indicando os endereços de memória onde as instruções ou elementos de dados são colocados (utilize a base hexadecimal sempre que apropriado).

<pre>.pos 0x000 jmp main .pos 0x00F0A0 main: irmovl \$10, %eax</pre>	<pre>irmovl \$0, %ebx mrmovl 0x0A0(%ebx), %ecx addl %eax, %ecx rmmovl %ecx, 0x0A0(%ebx) halt</pre>
--	--

0x000	jmp main	70 A0 F0 00 00	
0x00F0A0	irmovl \$10, %eax	30 80 0A 00 00 00	
0x00F0A6	irmovl \$0, %ebx	30 83 00 00 00 00	
0x00F0AC	mrmovl 0x0A0(%ebx), %ecx	50 31 A0 00 00 00	-> Atenção que nesta o rB é o EBX, não o ECX
0x00F0B2	addl %eax, %ecx	60 01	
0x00F0B4	rmmovl %ecx, 0x0A0(%ebx)	40 31 A0 00 00 00	
0x00F0BA	halt	10	

4. Indique, para a instrução `mrmovl 0x0A0(%ebx), %ecx` do programa anterior, o valor de todos os sinais relevantes da arquitectura SEQ do Y86 (suponha que a posição de memória lida tem o valor 0 (zero)).

Fetch		Memory	
Decode		Write Back	
Execute		PC	

COMPETÊNCIAS C2

5. A organização SEQ do Y86 permite, sem qualquer modificação ao *datapath*, suportar instruções de retorno condicional, `retXX`. Estas instruções retornam de uma função de forma idêntica ao `ret`, se a condição XX (as mesmas condições que as suportadas para os saltos condicionais e determinada pelo campo *ifun*) for verdadeira, ou continuam na instrução seguinte se a condição for falsa. Indique na tabela abaixo a sequência dos sinais para uma ocorrência genérica desta instrução.

Fetch	icode : ifun valP = PC + 1	Memory	valM = M_4(valA)
Decode	valA = R[%esp] valB = R[%esp]	Write Back	R[%esp] = valE
Execute	valE = valB + 4 Bch = f(ifun,cc)	PC	PC = Bch? valM ; valP

6. Considere uma máquina com um espaço de endereçamento de 64 bits, com uma cache com capacidade para **dados** de 512 KBytes, linhas de 8 palavras e palavras de 8 bytes. Quantos bits são necessários para a tag se:



- a. O mapeamento for do tipo *8-way set associative*?
- b. O mapeamento XXXXXXXXXX full associative?

- a)
De b) temos que a cache tem 8 K linhas. Essas 8K linhas distribuem-se em $8K/8 = 1K$ sets, o que faz com que o índice ocupe $\log_2(1K) = \log_2(2^{10}) = 10$ bits.
Logo a tag ocupa $(64 - 10 - 3 - 3 = 48)$ bits.
- b)
Cada palavra tem 8 bytes, e cada linha 8 palavras, logo cada linha tem 64 bytes.
A cache tem $(512 \text{ Kbytes} = 2^9 * 2^{10})$.
Logo há $(2^9 * 2^{10} / 2^6) = (2^3 * 2^{10}) = (8 \text{ K linhas})$. $(\log_2(8K) = 13 \text{ bits})$ que ocupa o índice;
como são 8 palavras por linha precisamos de 3 bits para o block offset e mais 3 para escolher o byte dentro da palavra.
Logo a tag ocupa $(64 - 13 - 3 - 3 = 45)$ bits.