

## Lista de Exercícios

Aluno:

1ª Questão) Considere o trecho de programa no quadro abaixo e os conteúdos iniciais de registradores e posições de memória relevantes. Convenções: **X** – bolha, **F** - flush do pipeline, -- para estágio não usado, - → adiantamento ou leitura após escrita no mesmo ciclo. Estágios do pipeline: **BI**(Busca), **DI** (Decodificação), **EX** (Execução) **MEM** (Memória) **WB** (Writeback)

<pre> addi \$t4, \$zero, 2 root : add \$t1, \$t2, \$t3 lw \$t3, 0x100(\$t1) sw \$t3, 0x200(\$t1) subl \$t4, \$t4, 2 beq \$t4, \$t3, root addl \$t3, \$t3, 0x100 </pre>	<p>Conteúdos Iniciais da memória e dos registradores relevantes:</p> <p>\$t1=0x100, \$t2=0x100, \$t3=0x100, \$t4=0x100</p> <p>Mem [0x100-0x103]= 0x002345AB</p> <p>Mem [0x200-0x203]= 0x0000000A</p> <p>Mem [0x300-0x303]= 0x00000000</p> <p>Mem [0x400-0x403]= 0x00CD5F00</p>
--	--

- Simule a execução completa do programa (considere unidade de adiantamento).
- O que a unidade de adiantamento (forwarding) está fazendo durante o quinto ciclo de execução? Se algumas comparações estiverem sendo feitas, mencione-as.

2ª Questão) Traduza o seguinte laço em C. Assuma que o inteiro i é mantido no registrador \$t1, que \$s2 contém o inteiro resultado, e \$s0 contém o endereço base do inteiro arranjo:

```

addi $t1, $0, 0
LOOP: lw $s1, 0($s0)
      add $s2, $s2, $s1
      addi $s0, $s0, 4
      addi $t1, $t1, 1
      slti $t2, $t1, 100
      bne $t2, $0, LOOP

```

3ª Questão) Considere a seguinte sequência de instruções, e assuma que estas sejam executadas em um pipeline com 5 estágios

Sequencia Instruções	
lw	\$1, 40 (\$6)
add	\$2, \$3, \$1
add	\$1, \$6, \$4
sw	\$2, 20(\$4)
and	\$1, \$1, \$4

- Quais dependências são conflitos (hazards) que podem ser resolvidos com adiantamento? Quais dependências que são conflitos e irão provocar a parada (bolhas) na execução?
- Se não há adiantamento ou detecção de conflito, insira nops para assegurar a execução correta e desenhe o diagrama de execução do pipeline para este código
- Repita o item anterior, mas adicione nops somente quando um conflito não pode ser evitado por mudando ou rearranjando estas instruções. Você pode assumir o registrador R7 para guardar valores temporários em seu código modificado.
- Um conflito estrutural (duas instruções tentando acessar a memória) pode ser resolvido pelo compilador inserindo uma instrução nops.

e) Suponha as instruções abaixo. Qual o procedimento a ser adotado pela unidade de detecção de conflito

**load \$1,(10) \$2**

**add \$2, \$1, \$3**

4ª Questão) Considere a seguinte sequência de instruções, executadas em um datapath com pipeline de 5 estágios:

**add r5, r2, r1**

**lw r3, 4(r5)**

**lw r2, 0(r2)**

**or r3, r5, r3**

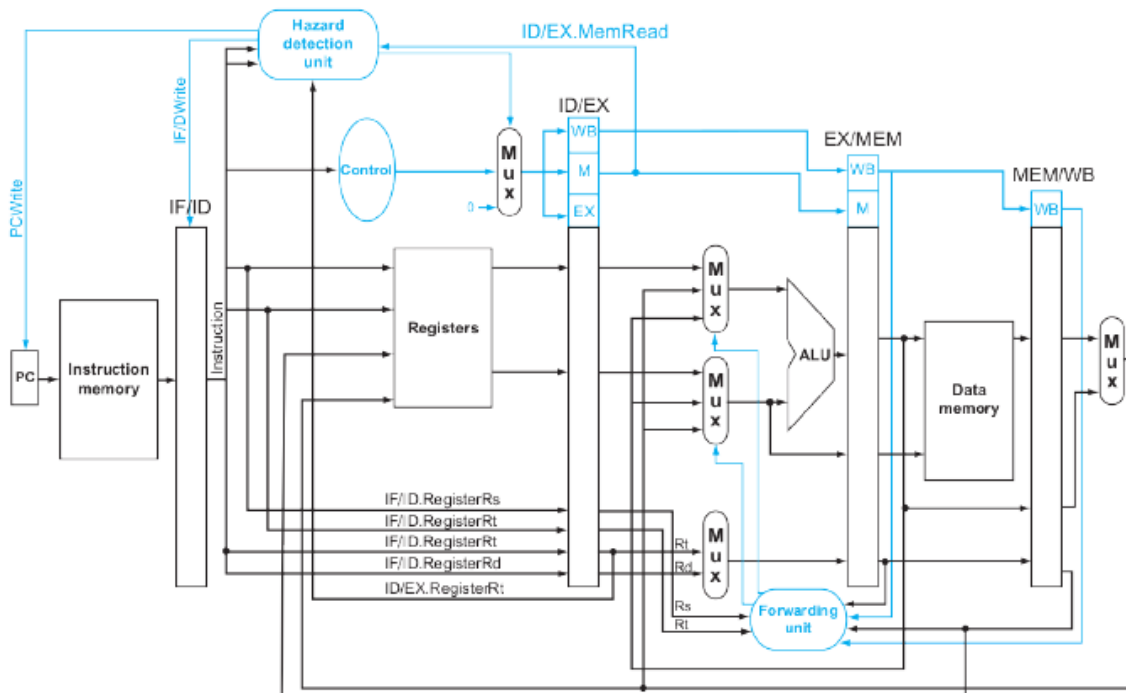
**sw r3, 0(r5)**

a) Na ausência de forwarding ou de detecção de conflito, insira nops para garantir que o código rode corretamente

(b) Repita (4a) usando nops somente quando um conflito não puder ser evitado pela mudança ou rearranjo dessas instruções. Assuma que o registrador r7 é usado para armazenar valores temporários no seu código modificado

(c) Se o processador tiver forwarding, mas esquecermos de implementar a unidade de detecção de conflitos, o que ocorrerá quando este código for executado?

(d) Na presença de forwarding, especifique, para os primeiros 5 ciclos da execução deste código, que sinais são ligados em cada ciclo pelas unidades de detecção de conflitos e de forwarding na figura abaixo:



e) Na ausência de forwarding, que novos sinais de entrada e saída precisaríamos ter na unidade de detecção de conflitos na figura acima? Usando esta sequência de instruções como exemplo, explique porque cada sinal é necessário.

(f) Para a nova unidade de detecção de conflitos acima, especifique que sinais de saída ela liga em cada um dos 5 primeiros ciclos, durante a execução desse código.