

Simulado nº 1

1) Assinale a alternativa correta (V ou F)

- () Uma das vantagens do projeto de um processador *pipelined* em relação a um processador monociclo é a possibilidade de manter uma instrução na via de dados enquanto é “realmente” utilizada.
- () A diferença básica entre uma política de atualização *write-through* e a política *write-back* é que a primeira atualiza a memória principal apenas quando a linha da cache é atualizada enquanto que a segunda atualiza a memória somente quando o programa é finalizado.
- () Em uma arquitetura de fluxo de dados, as instruções não necessitam manter informações sobre a origem dos operandos mas apenas sobre a operação que deve ser realizada e o destino dos resultados.
- () Uma das restrições para a utilização de máquinas de fluxo de dados é a necessidade de ordenar a execução das operações de memória, em contraposição ao modelo de fluxo de dados original que permite que as operações sejam executadas assim que os operandos estão disponíveis.
- () Considerando o processador MIPS com pipelines, duas instruções **a** e **b** com dependência de dados (**a** depende de **b**), não necessitam utilizar a unidade de forwarding se **b** estiver no estágio WB e **a** estiver no estágio ID.
- () Uma das vantagens da política de atualização *write-back* sobre a *write-through* é que ela (*write-back*) absorve várias escritas para uma mesma linha da cache e, com isso, minimiza o tráfego no barramento Cache-Memória.
- () Sobre os protocolos MSI e MESI, a verificação de uma mensagem BusRdX no barramento e a ação de Flush, seguida por uma mudança de estado, ocorre apenas quando um processador, no estado S, deseja fazer uma escrita na cache.
- () De maneira resumida, a vantagem da estratégia de protocolos de coerência de caches baseados em diretórios é possibilitar que a coerência das caches seja mantida centralizada enquanto que nos protocolos de *snooping* essa coerência é sempre distribuída.
- () Estações de Reserva funcionam como buffers para armazenamento das instruções já executadas cujo *commit* ainda não foi efetivado. Essas estações são empregadas em arquiteturas superscalares.
- () A execução de instruções RISC está atrelada a arquiteturas com escalonamento estático como as máquinas VLIW enquanto que máquinas com escalonamento dinâmico, como as superscalares, buscam, decodificam e executam instruções CISC.

2) Sobre o código a seguir, responda:

- a) Indique onde ocorre *stall* nas instruções a seguir e reordene-as de maneira a reduzir esses *stalls*.
- b) Se considerarmos que não há *stall* na instrução de desvio condicional, como ficaria o código?
- c) Se a arquitetura possui recursos para predicação e especulação de instruções de *load*, o desempenho poderia ser melhorado? Como?

```

0   addi $t2, $zero, 10
4   lw $t3, $t0(0)
8   beq $t2, $t3, 1
12  add $t2, $t1, $t1
16  addi $t1, $t3, 1
20  addi $t0, $t0, 2
24  st $t1, $t0(0)

```

- 3) Mostre que, para um sistema de interconexão baseado em hipercubo cujo grau g de cada nó é 3, $g(i) = 3, \forall i \in N, N = \#$ de nós do hipercubo, o diâmetro também é 3.
- 4) Baseando-se na Figura do sistema de interconexão MIN, mostre o caminho seguido para a comunicação entre os nós $010 \rightarrow 111$ e $110 \rightarrow 000$. Qual a latência de pior caso, considerando o número de switches entre os nós de origem e destino, para uma rede com N nós?

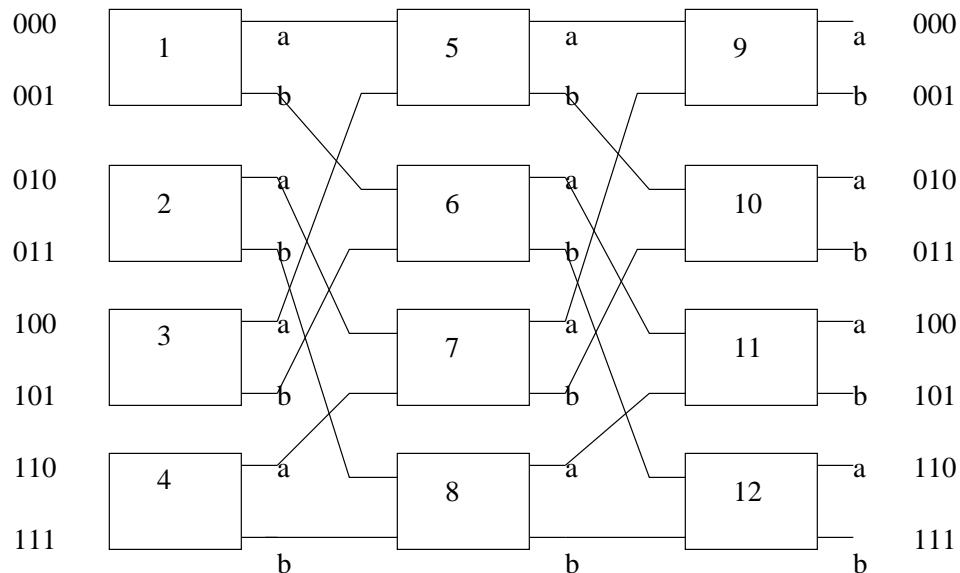


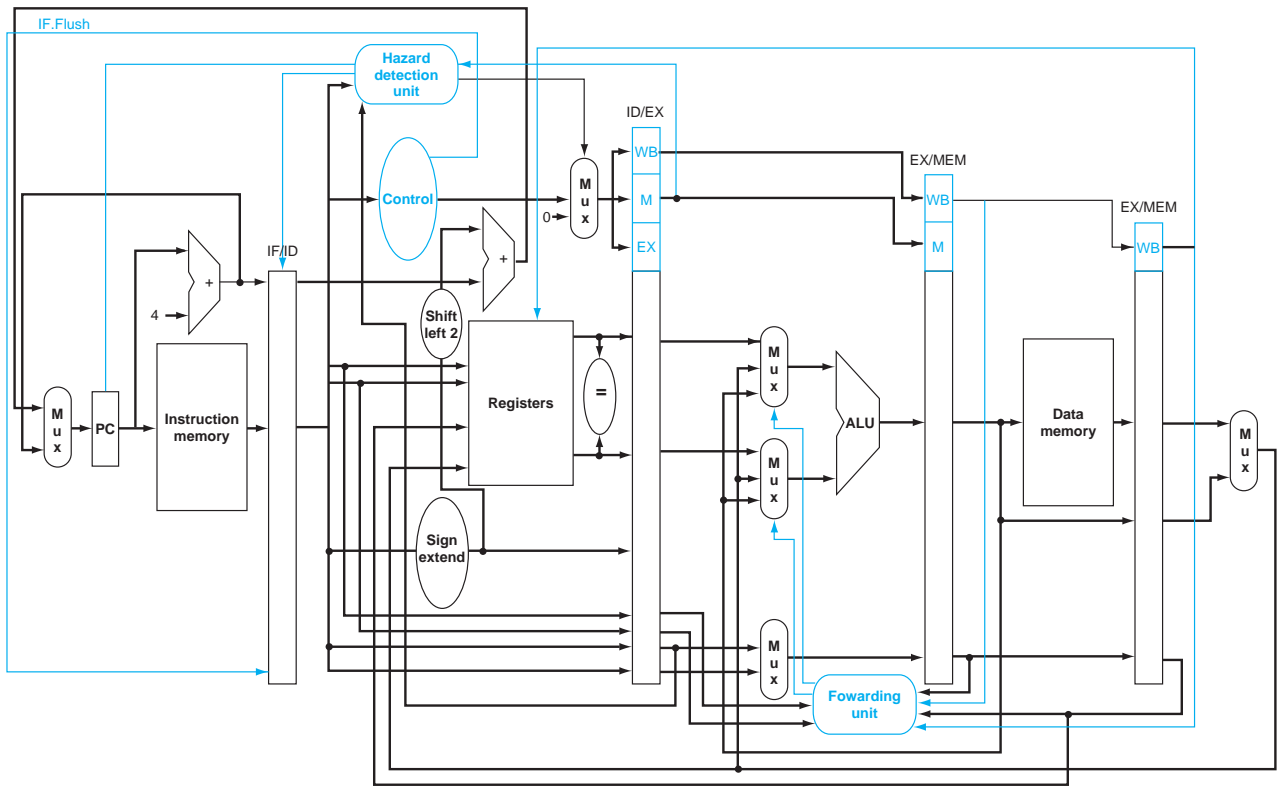
Figura 1: Multistage Interconnection Network

- 5) Mostre o conteúdo (desconsidere sinais de controle) dos registradores de pipeline de acordo com o código a seguir, após cada ciclo de relógio. Mostre a execução até o estágio EX da última instrução. Quando não for possível determinar o conteúdo, indique $1x11$. Tome como base a via de dados com pipelines apresentada na Figura 2 (proc. R3000). Quando for apresentar o conteúdo de um registrador rx , a partir do banco de registradores, utilize a notação $R[rx]$. O conteúdo da ALU, a partir das entradas rs e rt para uma operação de soma, deve ser indicado como $ALU[[rs] + [rt]]$. O conteúdo da memória de dados, cujos operandos foram, por exemplo, rs e 10 , deve ser $MEM[rs + 10]$.

```

4   lw $t0, $t1(10)
8   add $t2, $t2, $t0
12  add $t1, $t2, $t0

```



PAT06F41.eps

Figura 2: Via de Dados com Pipelines