## Universidade Federal de Roraima Departamento de Ciência da Computação Arquitetura e Organização de Computadores

### LISTA DE EXERCÍCIO 02

**ATENÇÃO**: Descrever as soluções com o máximo de detalhes possível. Todos os artefatos (relatório, código fonte de programas, e outros) gerados para este trabalho devem ser adicionados em um repositório (com o seguinte formato nome\_ufrr\_AOC\_2018\_2) no site github.com.

PRAZO DE ENTREGA: 06/12/2018

- 1) Quais as vantagens de um processador multiciclo em relação a um uniciclo?
- R Faz com que as instruções sejam executadas em quantidade de ciclos de clocks diferentes, e pode compartilhar unidades funcionais, pelo fato de as fases de execução de uma instrução ser separadas e executadas de forma independente, dando aproveitamento de Hardware, dando suporte assim à pipeline.
- 2) Quais as modificações necessárias em um processador multiciclo simples para que se introduza a função de pipeline?
  R -
- 3) Considerando o pipeline do MIPS (simples com MEM compartilhada para instrução e dados) e uma iteração de loop conforme o trecho de programa abaixo, relacione os conflitos que podem ocorrer e seus consequentes stalls. Qual o speedup (por iteração)

para o programa em relação à versão sem pipeline?

4) No programa abaixo, relacione as dependências (dados, WAR, WAW e outros) existentes.

exister div.d sub.d s.d add.d div.d F1, F4, F4,

F5,

## Universidade Federal de Roraima Departamento de Ciência da Computação Arquitetura e Organização de Computadores

F4, F2, F3 F5, F1 4(F10) F6, F7 F5, F6

5) Em relação a memória cache. Um computador tem CPI 1 quando todos os acessos à memória acertam no cache. Loads e Stores totalizam 50% das instruções. Se a penalidade por miss é de 25 ciclos e o miss rate é 2%, qual o desempenho relativo se o computador acertar todos os acessos?

### - Sempre acertando:

```
CPU execution time = (CPU clock cycles + Memory stall cycles) x Clock cycle
= (IC x CPI + 0) x Clock cycle
= IC x 1.0 x Clock cycle
```

#### - Situação real:

Memory stall cycles = IC x (Memory accesses / Instruction) x Miss rate x Miss penalty = IC x (1 + 0.5) x 0.02 x 25= IC x 0.75

CPU execution time(cache) = (IC x 1.0 + IC x 0.75) x Clock cycle  
= 
$$1.75 \times IC \times Clock$$
 cycle

#### - Resultado:

<u>CPU execution time(cache)</u> = 1.75 x IC x Clock cycle CPU execution time 1.0 x IC x Clock cycle

= 1.75

#### 6) Descreva os seguintes conceitos:

- a) Write through: Um esquema em que as escritas sempre atualizam a cache e a memória, garantindo que os dados sejam sempre consistentes entre os dois. PATTERSON, David. Organização e Projetos de Computadores: a interface hardware/software. 3 ed. Campus, 2005. Cap 7, pag 365.
- **b) Write back:** Um esquema que manipula escritas atualizando valores apenas no bloco da cache e, depois, escrevendo o bloco modificado no nível inferior da hierarquia quando o bloco é substituído.

PATTERSON, David. Organização e Projetos de Computadores: a interface hardware/software. 3 ed. Campus, 2005. Cap 7, pag 365.

c) Localidade Temporal: Se um item é referenciado, ele tenderá a ser referenciado novamente em breve. Se você trouxe um livro para sua mesa para examiná-lo, é provável que precise examiná-lo novamente em breve.

# Universidade Federal de Roraima Departamento de Ciência da Computação Arquitetura e Organização de Computadores

PATTERSON, David. Organização e Projetos de Computadores: a interface hardware/software. 3 ed. Campus, 2005. Cap 7, pag 354.

d) Localidade Espacial: Se um item é referenciado, os itens cujos endereços estão próximos tenderão a ser referenciados em breve. Por exemplo, ao trazer o livro sobre os primeiros computadores ingleses para pesquisar sobre o EDSAC, você também percebeu que havia outro livro ao lado dele na estante sobre computadores mecânicos; então resolveu trazer também esse livro, no qual, mais tarde, encontrou algo útil. Os livros sobre o mesmo assunto são colocados juntos na biblioteca para aumentar a localidade espacial.

PATTERSON, David. Organização e Projetos de Computadores: a interface hardware/software. 3 ed. Campus, 2005. Cap 7, pag 354.