

## 1º Trabalho Prático de Programação Concorrente - 2010

Desenvolva uma aplicação concorrente em C com PThreads e no Linux, a qual simule o comportamento de uma CPU MIPS multiciclo, descrita em [1]. Não há necessidade de implementar as instruções *beq* (*branch-on-equal* - desvio condicional) e *j* (*jump* – desvio incondicional). Implemente apenas as instruções: *lw* (*load word*), *sw* (*store word*), *add*, *sub*, *and*, *or* e *slt* (*set-on-less-than*).

Para sua implementação tenha como base o caminho de dados completo e os sinais de controle da CPU MIPS multiciclo, ambos descritos em [1]. O caminho de dados apresentado em [1] deve ser simplificado para implementação deste trabalho, visto que o livro também considera a implementação das instruções *beq* e *j*. Nesta simplificação devem ser removidas, por exemplo, as unidades funcionais responsáveis pelo deslocamento de 2bits à esquerda e o multiplexador que determina a escrita em PC. Há outras simplificações que necessitam ser feitas também e você deverá analisar cada caso e realizá-las quando adequado.

Cada unidade funcional deve ser uma *thread* que executará concorrentemente. Os registradores *PC*, *RI* (Registrador de Instrução), *MDR* (Registrador de Dados da Memória), *A*, *B* e *SaídaALU* devem ser implementados em memória e devem ser compartilhados.

A aplicação deverá ter as seguintes *threads*: *clock*, *unidade de controle*, *multiplexador* (lembre-se que há 5 multiplexadores no caminho de dados, portanto, devem ter 5 *threads* apenas para esses multiplexadores), *memória RAM*, *banco de registradores*, *extensão de sinal* e *ALU*.

Estas *threads* executam independentemente e devem comunicar/sincronizar adequadamente (seguindo primitivas *POSIX Threads* ensinadas em sala de aula) para garantir a semântica da execução da CPU MIPS multiciclo. A geração dos sinais pela UC é o primeiro ponto que requer sincronização após o ciclo ter começado. Outro ponto que requer sincronização é a saída dos multiplexadores, visto que tais saídas devem ser escritas em memória para então serem usadas pelas respectivas unidades funcionais.

A *thread clock* é responsável por iniciar um novo *clock*, este simulado através do uso de primitivas de sincronização. A *thread clock* também é responsável por atualizar as informações gravadas no ciclo *i-1* para que estas estejam disponíveis no ciclo *i*. Considere sempre que as informações lidas dos elementos de lógica seqüencial foram atualizadas no ciclo *i-1*. Considere que não é possível ler uma informação gravada em um elemento de lógica sequencial no mesmo ciclo.

Desenvolva a aplicação concorrente segundo as diretrizes passadas aqui e em aula. As questões omissas e/ou ambíguas serão fixadas pelo professor. Qualquer dúvida, entre em contato com o professor para a orientação adequada. Tenha uma postura pró-ativa e procure orientação.

O trabalho deverá ser entregue no *moodle*. IMPORTANTE: destaque como comentário no início do código os nomes dos integrantes do grupo *que de fato* participaram do desenvolvimento do trabalho. Os nomes que não aparecerem nessa relação ficarão com nota "zero" no trabalho. A data de entrega deste trabalho será especificada em sala de aula. Os detalhes do sistema de avaliação deste trabalho serão disponibilizados aos alunos antes da entrega do mesmo.

Em anexo encontra-se um código C sequencial que simula uma CPU MIPS multiciclo. Este código é apenas um indicativo de como implementar sequencialmente a simulação em questão. Pode utilizar partes desse código no seu trabalho, no entanto, lembre-se que o mesmo deverá ser adaptado radicalmente para que as especificações determinadas aqui sejam implementadas.

### Referências

[1] Patterson, D.A., Hennessy, J.L. Computer organization and design : the hardware/software interface, 3ª ed., Elsevier, Amsterdam, 2005.