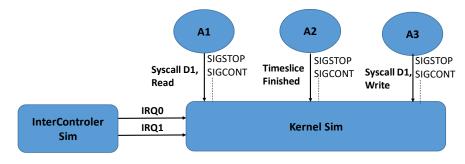
Simulando o escalonamento preemptivo de processos, com chamadas ao SO

Primeiro Trabalho de Sistemas Operacionais – INF 1316

O primeiro trabalho consiste em programar (em linguagem C e usando as primitivas fork/exec, sinais e comunicação inter processos do Unix/Linux) um simulador de um kernel/núcleo de sistema operacional (KernelSim) que gerencia de 3 a 6 processos de aplicação (A1, A2, A3, etc.) e intercala as suas execuções a depender se estão esperando pelo término de uma operação de leitura ou escrita em um dispositivo de E/S simulado (D1), ou o sinal de aviso do término de sua falta de tempo (time slice). Para isso você deverá implementar também um processo adicional que emula o controlador de interrupções (InterControler Sim), que gera as interrupções referentes ao relógio e ao término da operação de I/O no dispositivo D1. São eles respectivamente o IRQ0 (TimeSlice) e IRQ1 (dispositivo D1). A Figura 1 mostra os elementos que devem fazer parte de seu sistema.



IRQ0 – timeslice finished (a cada 1 segundo)
IRQ1 – I/O at device D1 finished (a cada 3 segundos)

Figura 1: principais processos do seu sistema.

No seu programa, cada um dos elementos em azul da Fig. 1 deve ser um processo Unix. Tanto InterController Sim quanto KernelSim devem ser processos infinitos que executam em paralelo.

Uso de Sinais UNIX

Você pode usar sinais Unix para emular as interrupções de InterController Sim para KernelSim, e também deve usar os sinais SIGSTOP e SIGCONT para interromper e reiniciar, respectivamente, a execução dos processos A1, A2, A3, ..., A6.

Time-sharing

Qualquer processo Ai pode executar ininterruptamente no máximo durante TimeSlice segundos. Portanto, quando chega um IRQO, o KernelSim, envia um SIGSTOP para o processo que estava executando, escolhe outro processo de aplicação e o ativa usando o sinal SIGCONT, contanto que este processo não esteja esperando pelo término de um syscall para o dispositivo de I/O, D1.

Chamada de Sistema (syscall)

Se mais de um processo A_i tiver executado uma syscall para I/O para o dispositivo D1, então o primeiro começará a contar tempo e os demais irão esperar o primeiro terminar em uma fila de processos que pretendem usar I/O. Assim, a fila será atendida um processo por vez.

Se um processo de aplicação, digamos A1, executar um syscall(D1,R-or-W), isso fará com que ele seja imediatamente interrompido pelo Kernel Sim através de um sinal SIGSTOP. E esse mesmo KernelSim irá colocar o processo A1 na fila interna de processos bloqueados pelo dispositivo D1.

O dispositivo D1 precisa de 3 segundos para executar as operações R/W solicitadas pela syscall(), assim, faremos o InterControllerSim gerar interrupções para o dispositivo, que indicam o término de um pedido de I/O no dispositivo.

Para isso, implemente o InterControllerSim para gerar:

- Um IRQ0 a cada 1s indicando o fim do timeslice dos processos (use sleep() dentro do corpo do loop)
- Um IRQ1 a cada 3s após o pedido de I/O de cada processo indicando o final da operação de I/O

Obs: Se você achar que essas frequências estão dificultando visualizar a execução, você pode alterar a duração do Time-slice e do tempo de atendimento da operação de I/O.

Processos de Aplicação

Cada processo de aplicação A_i deve conter um laço (loop) de até MAX iterações e ter um contador de interações chamado de PC.

No corpo do loop deverá haver um sleep(1), e deverão ser definidos os tempos, após início, que serão executadas cada syscall(D1, R-or-W).

Troca de Contexto

No seu sistema a troca de contexto acontecerá a cada vez que há o chaveamento de um processo de aplicação para um outro. E no caso especifico do seu programa esse contexto deve ser o contador PC do processo. Então, ao reativar um dos processos, antes suspenso, o seu PC anteriormente guardado deve ser restaurado, para garantir que todos os processos de aplicação executem exatamente MAX interações. Além disso, se a interrupção de um processo se deveu a uma syscall, então os parâmetros desse syscall também devem fazer parte do contexto a ser salvo e restaurado do processo.

Observações Finais

Como acontece a avaliação?

O trabalho pode ser feito de forma individual ou em dupla. Deverá ser enviado na <u>Data de</u> <u>Entrega</u> (vide EAD) e deverá ser apresentado e explicado na <u>Data de Apresentação</u> na aula de

laboratório (necessariamente com a presença da dupla). Cada dia de atraso acarreta um desconto de 1 ponto na nota máxima.

O que deve ser enviado/entregue?

Deve ser entregue o código fonte e um relatório indicando que programas fazem parte do seu trabalho incluindo os programas de teste (Ai) e uma explicação do que deve ocorrer (sugestão: gere uma linha do tempo da execução dos processos, cada um iniciando a sua execução com intervalo de 1s entre os processos). Essa explicação será o principal objeto de avaliação.