

# ***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 (InterController 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.

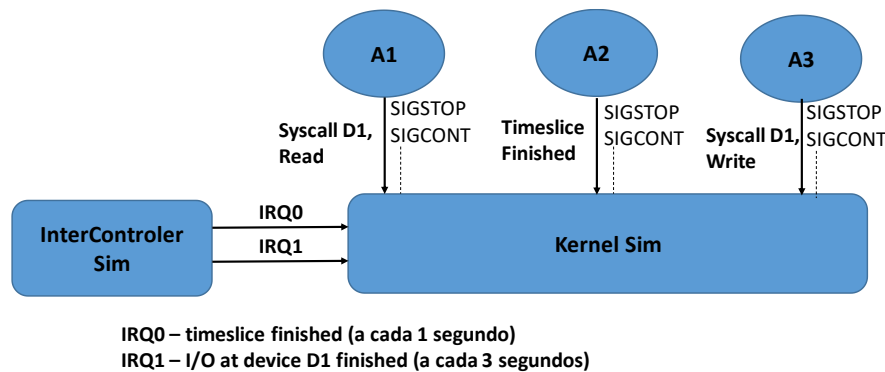


Figura 1: principais processos do seu sistema.

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  $A_i$  pode executar ininterruptamente no máximo durante TimeSlice segundos. Portanto, quando chega um IRQ0, 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  $A_1$ , 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  $A_1$  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 específico 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 Data de Entrega (vide EAD) e deverá ser apresentado e explicado na Data de Apresentação 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 ( $A_i$ ) 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.