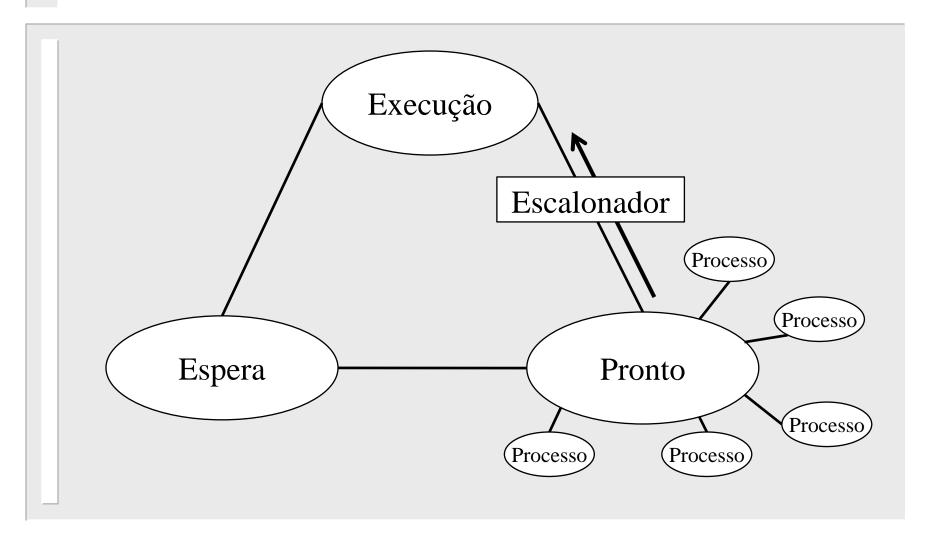
Danton Cavalcanti Franco Junior falecom@dantonjr.com.br

- É a tarefa de decidir qual o processo irá
 ocupar o processador quando este ficar
 livre, ou seja é a parte do S.O. encarregada
 de tomar as decisões de escolha.
- ☐ Escalonamento Scheduling.



Sistemas Operacionais

- Objetivos:
 - Manter a CPU ocupada.
 - Balancear a utilização do processador.
 - Maximizar o throughput e oferecer tempos de resposta razoáveis para usuários interativos.
 - Tratar todos os processos igualmente (evitar o starvation).

- Objetivos:
 - Menor Overhead: Tempo de gerência (troca dos processos).
 - Equilíbrio entre resposta e utilização.
 - Garantia de prioridades.
 - Tempo de turnaround: Determina o tempo desde a admissão até o término do processo.

- O Escalonador decide baseado em uma política de escolha utilizando os algoritmos de escalonamento.
- □ Problemas com o comportamento de cada um dos processos. Muita I/O ou muita utilização do processador.

Tipos

□ Escalonamento Não-Preemptivo:

Estratégia de rodar o processo até o fim (batch), ou seja após o processamento ganhar a CPU ninguém pode interrompê-lo.

Escalonamento Preemptivo: Estratégia de permitir a suspensão temporária dos processos.

Não-Preemptivo

- **Escalonamento First-In-First-Out FIFO**
- □ O processo que chegar primeiro é o primeiro a ser selecionado.
- Algoritmo simples (possui apenas uma lista).
- □ Processos em estado de pronto passam para o fim da lista e são escalonados posteriormente.
- □ Uma vez que o processo está com a CPU ele é executado até a sua conclusão.
- □ Não se pode prever quando o processo será executado (depende dos que estão na frente).

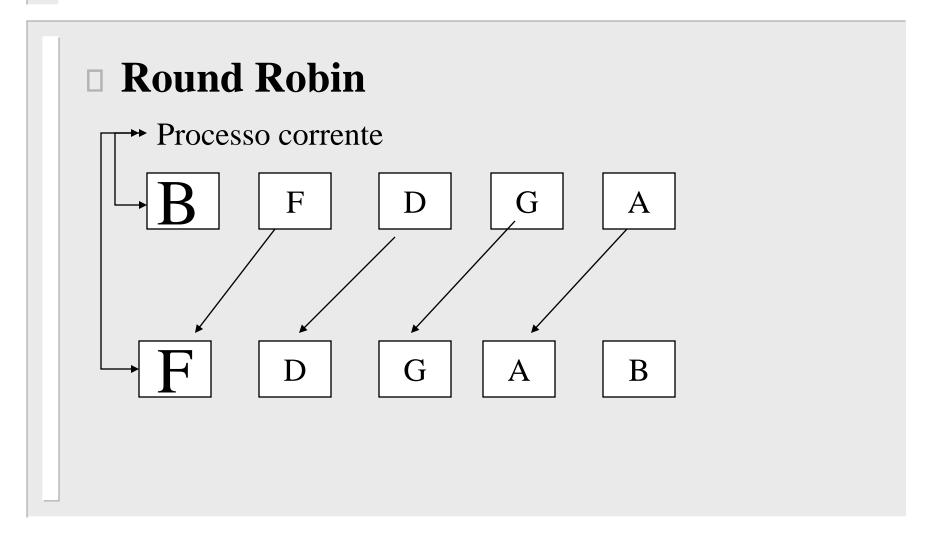
Não-Preemptivo

- ☐ Escalonamento Shortest-Job-First SJF
- □ Tarefas com menor tempo de utilização são executadas por primeiro.
- Objetivo de livrar-se do maior número de processos o quanto antes.
- Dificuldade em calcular quanto tempo a tarefa irá utilizar a CPU (produção é mais fácil determinar que em ambientes de desenvolvimento).

Não-Preemptivo

- **□** Escalonamento Cooperativo
- □ Processo em execução entrega o processador voluntariamente sem a intervenção do S.O.
- Processos podem entrar em looping e monopolizar a CPU.
- □ Usado no Windows 3.1.
- □ Processos ficam "escutando" a fila de mensagens para ver solicitações de outros processos (se não ouvir, vai até o fim).

- □ Escalonamento Circular (Round Robin)
- □ A cada processo atribui-se um intervalo de tempo durante o qual ele poderá utilizar o processador (quantum ou time-slice).
- Se esgotar o seu quantum ele perde o processador (volta para o fim da fila).
- □ Manter uma lista de processos prontos.
- □ Nenhum processo pode monopolizar a CPU.



- □ Round Robin
- Determinação do tamanho do quantum.
 - Muito pequeno: há sucessivas trocas de contexto baixando a eficiência do processador (overhead).
 - Muito Grande: pode levar a um tempo de resposta não aceitável.

- Escalonamento por Prioridades
- Processos devem ser tratados de maneira diferente dos outros.
- □ Os processos de maior prioridades são escalonados antes.
- □ Sistemas de tempo compartilhado implementam algum tipo de prioridade de forma a dar mais importância na hora do escalonamento.

- Escalonamento por Prioridades
- Processos I/O-bond devem ganhar mais tempo que CPU-bond (por esperarem muito).
- ☐ A prioridade pode ser:
 - Estática: não é modificada durante a existência do processo.
 - Dinâmica: pode ser alterada conforme a necessidade do sistema.

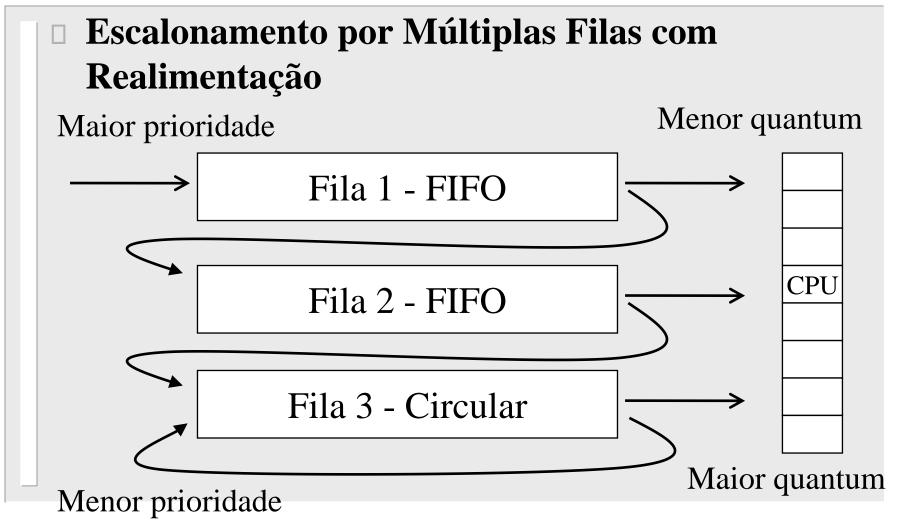
Escalonamento por Prioridades

□ Todo processo ao sair do estado de espera recebe um acréscimo em sua prioridade. Dessa forma, os processos IO-bond terão mais chances de serem escalonados, e assim, compensar o tempo que passam esperando. Processos CPU-bond não são prejudicados, pois podem executar enquanto processos IObond esperam algum evento.

- Escalonamento por Múltiplas Filas
- ☐ Multi-level queues.
- Os processos são classificados em função do tipo de processamento realizado e a cada grupo criado, são aplicados mecanismos de escalonamento distintos.
- Cada fila possui uma prioridade associada, que só executa quando as prioridades maiores estão vazias.

 Escalonamento por Múltiplas Filas Maior prioridade Fila Processos do Sistema Fila Processos Interativos Fila Processos Batch Menor prioridade

- Escalonamento por Múltiplas Filas com Realimentação
 - Multi-level feedback queues.
 - Possuem prioridade de execução mas não necessariamente permanecem até o final de seu processamento.
 - Mecanismo adaptativo, que tem como objetivo ajustar os processos em função do comportamento do sistema.



Sistemas Operacionais

Escalonamento de Sistemas de Tempo Real

- O fator tempo é crítico.
- Não existe o conceito de quantum.
- Para cada processo é atribuída uma prioridade associada a sua importância dentro do sistema.
- A prioridade é estática.
- Quanto maior a importância de uma tarefa,
 maior sua prioridade de execução.

□ Escalonamento com Múltiplos Processadores

- Em sistemas fracamente acoplados, cada processador faz seu próprio escalonamento local.
- Nos sistemas fortemente acoplados é
 possível implementar uma única fila de
 pronto para todos os processadores.

Escalonamento com Múltiplos Processadores

- Todos os processos estão presentes nesta única fila e são escalonados no primeiro processador disponível.
- Deve ser implementada a exclusão mútua.
- A exclusão mútua do Escalonador pode ser obtida através de mecanismos como semáforos e monitores.