# Escalonamento de tarefas

Sistemas Operacionais Gerência de processos

## Agenda

- \* Revisão
- \* Escalonamento
  - \* Introdução
  - \* Tipos e níveis de escalonamento
  - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Critérios de projeto de algoritmos
- \* Escalonamento de threads em java

## Multiprogramação

- \* Multiprogramação pressupõe a existência simultânea de vários processos disputando o processador
- \* Necessidade de "intermediar" esta disputa de "forma justa"
  - \* Imtermediar
    - \* Gerênciar o processador
    - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Forma justa
    - \* Critérios do projeto do algoritmo de escalonamento

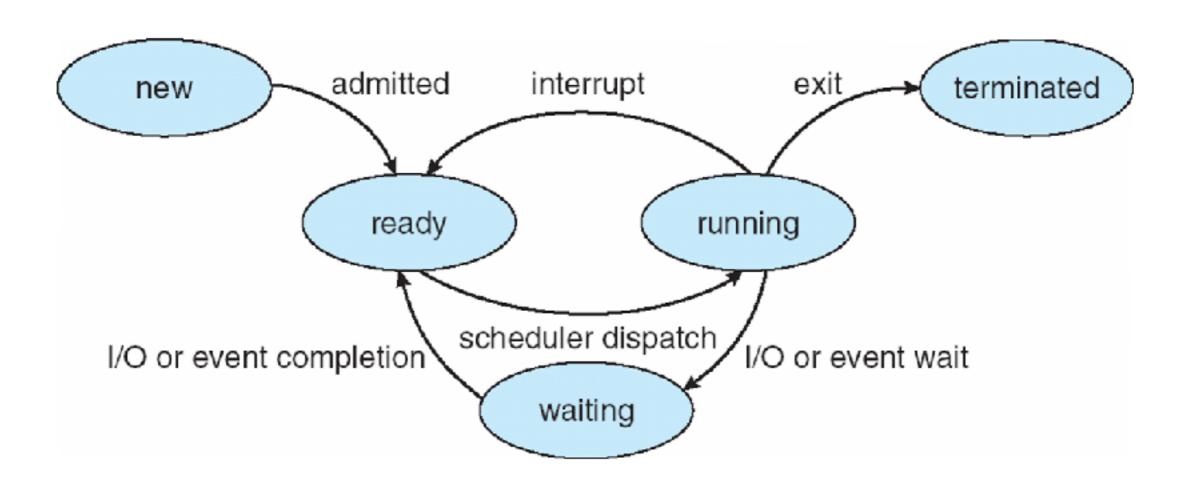
# Representação de processo

#### \* PCB Process Control Block

\* Bloco de processo descritor ou descritor de processo

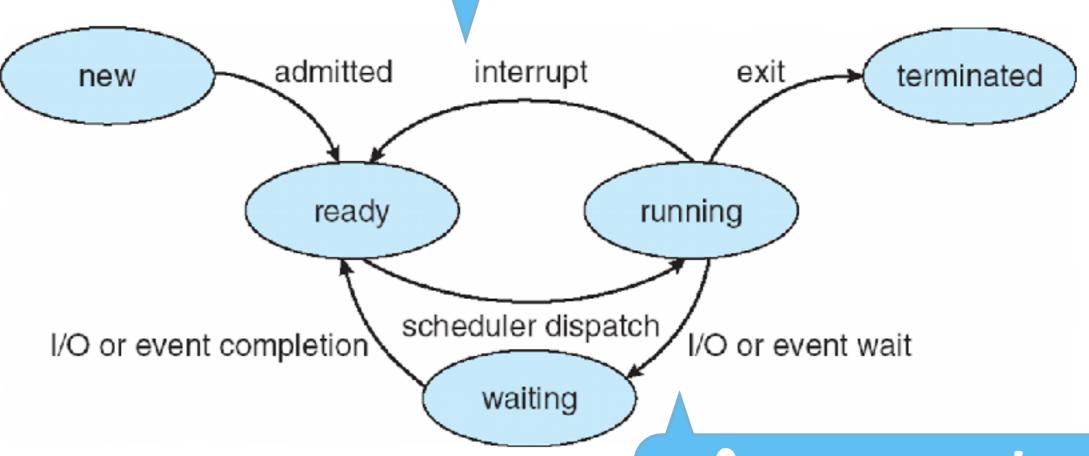
```
struct desc proc{
               estado atual;
      char
                      prioridade;
      int
      unsigned inicio memoria;
      unsigned tamanho mem;
               arquivos arquivos_abertos[20];
      struct
      unsigned tempo_cpu;
      unsigned proc pc;
      unsigned proc_sp;
      unsigned proc acc;
      unsigned proc_rx;
               desc proc *proximo;
      struct
```

## Estados de um processo



## Estados de um processo

## Quantos processos em cada estado?



Como organizar esses processos?

## Agenda

- \* Revisão
- \* Escalonamento
  - \* Introdução
  - \* Tipos e níveis de escalonamento
  - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Critérios de projeto de algoritmos
- \* Escalonamento de threads em java

### Escalonamento

- \* O escalonador é a entidade do SO responsável por selecionar um processo pronto para executar em um processador
- \* O objetivo é dividir o tempo do processador de "forma justa" entre os processos de estato "pronto" (aptos a executar)
  - \* Típico de sistemas multiprogramados: batch, timesharing, multiprogramado ou tempo real
  - \* Cada tipo tem seus requisitos e restrições (critérios) diferentes em relação a utilização da CPU

### Escalonamento

- \* O escalonamento é dividido em duas partes:
  - 1. Dispatcher (Despachador ou despachante)
    - \* Responsável por efetuar a troca de contexto
  - 2. Escalonador
    - \* Pefine a política de seleção
    - \* Usualmente atráves de uma algoritmo

## Vespachador (Vispatcher)

- \* Objetivo
  - \* Fornece o controle da CPU ao processo selecionado pelo escalonador

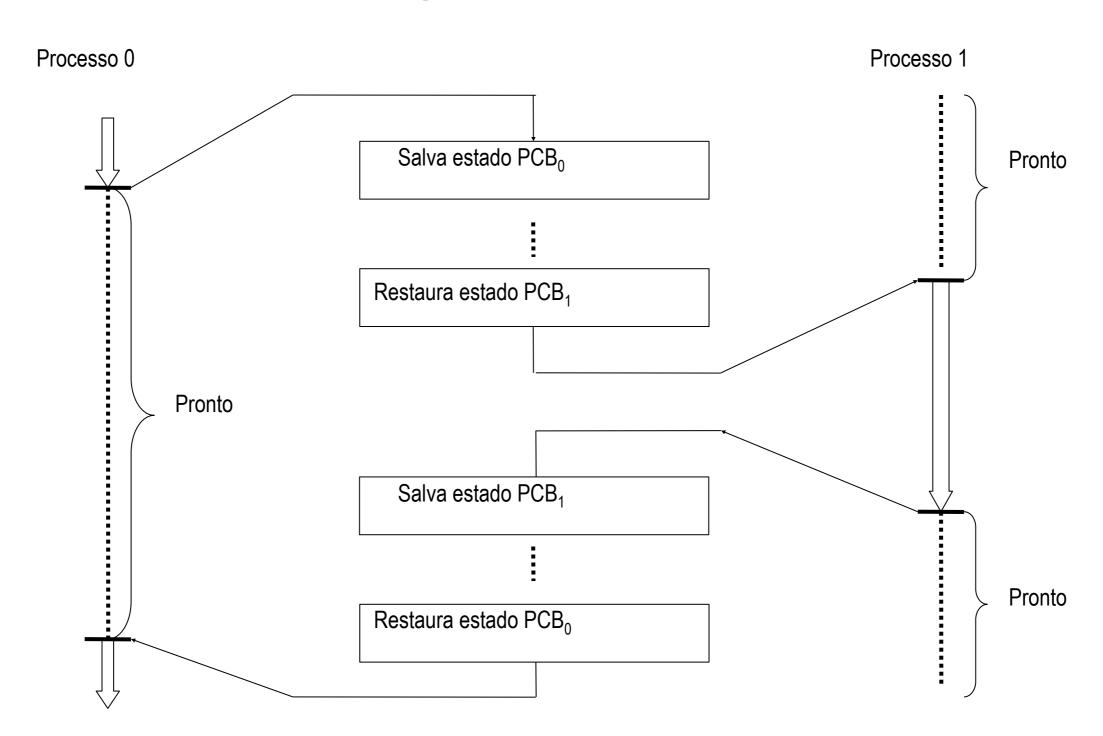
## Pespachador

- \* Tarefas do despachador:
  - \* Alterna para modo supervisor
  - \* Executa a troca de contexto
  - \* Salta para o local apropriado do PC
  - \* Alterna troca para o modo usuário
  - \* Reinicia a execução

## Latência de despacho

\* Tempo para que o despachante pare a execução de um processo e inicie a execução de outro

## Pespachador



### Escalonador

- \* Objetivo
  - \* Seleciona dentre os processos na memória que estejam prontos para executar, e aloca a CPU a um deles

# Situações típicas para escalonar

- \* São situações típicas
  - \* Processos que alternam seu estado
  - \* Sempre que a CPU estiver livre
  - \* Eventos externos ao processo
    - \* Interrupção de relógio (clock)
    - \* Interrupção de dispositivos de E/S
  - \* Eventos internos
    - \* Interrupção por erros

# Situações típicas para escalonar

- \* De uma forma geral, por alternância de estado de um processo
  - A. Passa do estado executando para esperando
  - B. Passa do estado executando para pronto
  - C. Passa de esperando para pronto
  - D. Termina

## Agenda

- \* Revisão
- \* Escalonamento
  - \* Introdução
  - \* Tipos e níveis de escalonamento
  - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Critérios de projeto de algoritmos
- \* Escalonamento de threads em java

## Tipos de escalonadores

- \* 2 tipos
  - \* preemptivo
    - \* SO pode interromper um processo em execução
  - \* não preemptivo ou cooperativo
    - \* Somente o processo pode "deixar" o processador

## Tipos de escalonadores

	Preemptivo	Não preemptivo
Término de execução	XX	XX
Requisição dispositivo de E/S	XX	XX
Liberação voluntária	XX	XX
Interrupção de relógio	XX	
Processo de mais alta prioridade em estado de pronto	XX	

#### Níveis de escalonadores

- \* Longo prazo
  - \* Executado quando um novo processo é criado
  - \* Petermina quando um processo novo passa a ser considerado no sistema, isto é, quando após sua criação ele passa a ser apto
  - \* Controla o grau de multiprogramação do sistema
    - \* Quanto maior o número de processos ativos, menor a porcentagem de tempo de uso do processador por processo
- \* Médio prazo
- \* Curto prazo

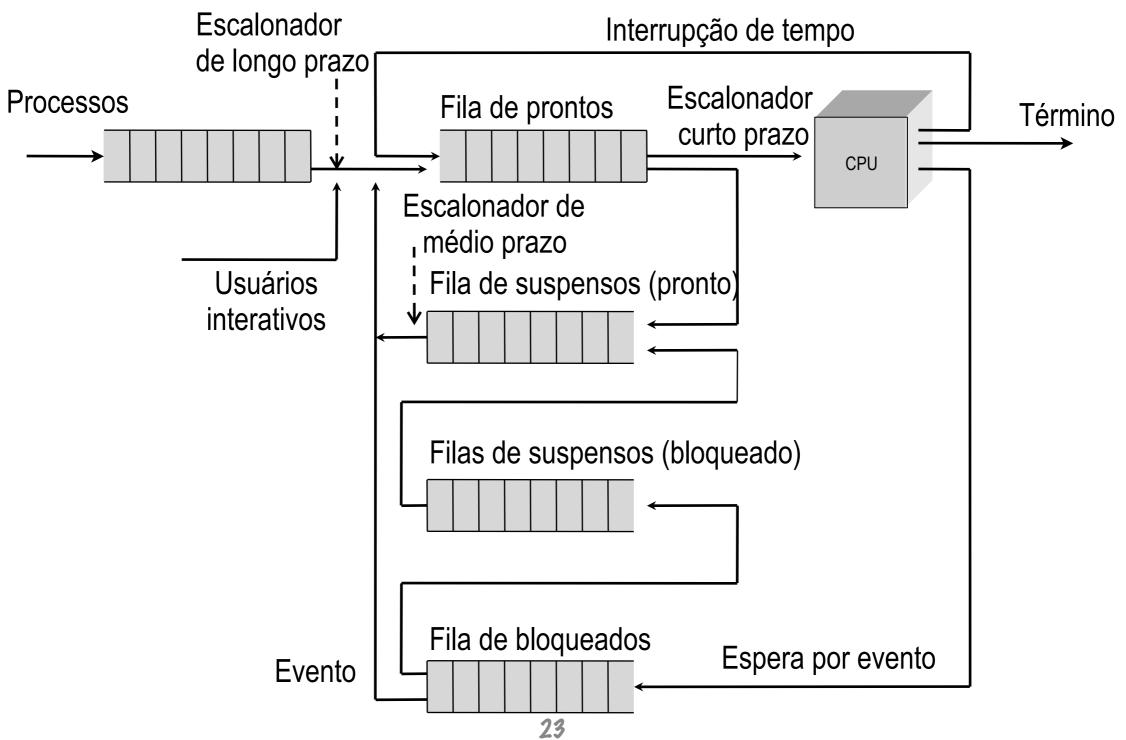
### Níveis de escalonadores

- \* Longo prazo
- \* Médio prazo
  - \* Associado a gerência de memória
    - \* Participa do mecanismo de swapping
  - \* Suporte adicional a multiprogramação
    - \* Grau de multiprogramação efetiva (diferencia prontos dos prontos-suspensos)
- \* Curto prazo

#### Níveis de escalonadores

- \* Longo prazo
- \* Médio prazo
- \* Curto prazo
  - \* Petermina qual processo apto deverá utilizar o processador
  - \* Executado sempre que ocorre eventos importantes:
    - \* Interrupção de relógio, interrupção de E/S, chamadas de sistemas, sinais (interrupção software)

# Piagrama de níveis de escalonamento



## Agenda

- \* Revisão
- \* Escalonamento
  - \* Introdução
  - \* Tipos e níveis de escalonamento
  - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Critérios de projeto de algoritmos
- \* Escalonamento de threads em java

# Algoritmos de escalonamento

- \* First-In First-Out (FIFO) ou First-Come First-Served (FCFS)
- \* Shortest Job First (SJF) ou Shortest Process Next (SPN)
- \* Round robin (circular)
- \* Baseado em prioridades
- \* Múltiplas filas
- \* High Response Ratio Next (HRRN)
- \* Shortest Remaining Time (SRT)

## Classificação de Algoritmos

- \* Algoritmos não preemptivos (cooperativos)
  - \* First-In First-Out (FIFO) ou First-Come First-Served (FCFS)
  - \* Shortest Job First (SJF) ou Shortest Process Next (SPN)
- \* Algoritmos preemptivos
  - \* Round robin (circular)
  - \* Baseado em prioridades
  - \* Múltiplas filas
  - \* High Response Ratio Next (HRRN)
  - \* Shortest Remaining Time (SRT)

R. S. Oliveira, A. S. Carissimi, S. S. Toscani. Sistemas Operacionais. Ed Bookman (Série livros didáticos de informática da UFRGS), 4a Ed.

### First-In First-Out

#### \* Funcionamento:

- 1. Processos modificam seu estado para pronto
- 2. Processos são inseridos no final da fila
- 3. Processo que está no início da fila é o próximo a executar
- 4. Processo executa até que:
  - 4.1. Libere explicitamente o processador
  - 4.2. Realize uma chamada de sistema
  - 4.3. Termine sua execução

### First-In First-Out

- \* Características
  - \* Implementação simplificada
  - \* É utilizado a estrutura de dados de fila para organizar os processos em estado de pronto
  - \* Algoritmo (na sua definição original) cooperativo
  - \* Prejudica processos E/S (1/0 bound)

## Shortest job first

- \* Características
  - \* Associe a cada processo a extensão de seu próximo tempo de CPU
  - \* Use essas extensões para escalonar o processo com o menor tempo
  - \* Processos E/S são favorecidos
  - \* Porém, difícil o cálculo de tempo do ciclo de CPU para os processos

## Shortest job first

- \* 2 esquemas (preemptivo e cooperativo)
  - \* Cooperativo (original) uma vez a CPU dada ao processo, ele não pode ser apropriado até que termine seu uso de CPU
  - \* Preemptivo (SRTF) se um novo processo chega com tamanho de uso de CPU menor que o tempo restante do processo atualmente em execução, apropria
    - \* Algoritmo Shortest-Remaining-Time-First (SRTF)

### Round robin

- \* Características
  - \* Similar ao algoritmo FIFO, uso de fila
  - \* Cada processo recebe um tempo limite máximo (timeslice, quantum) para executar um ciclo de CPU
  - \* A fila de processos em estado de pronto é uma fila circular
  - \* Necessidade de um relógio para delimitar as fatias de tempo (ciclo de processamento)
    - \* Interrupção de relógio do hardware

### Round robin

- \* Características
  - \* Por ser preemptivo, um processo "perde" CPU

    (A)Libera explicitamente o processador

    (B)Realize uma requisição a dispositivos de E/S

    (C)Termina sua execução

    (D)Quando sua fatia de tempo é esgotada
- \* Se quantum  $\rightarrow \infty$  obtém-se o comportamento do algoritmo FIFO

### Round robin Problemas

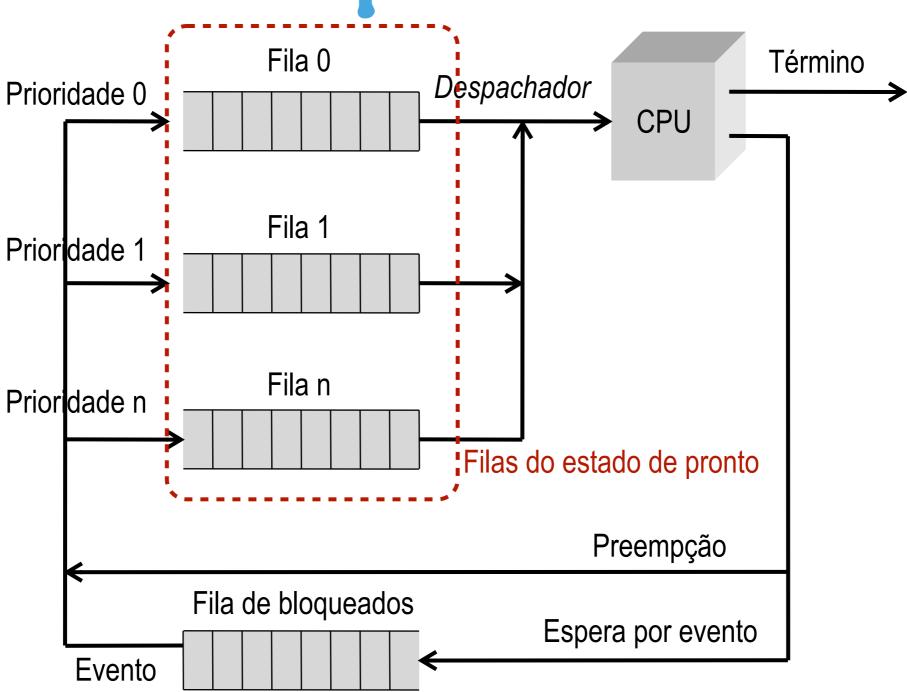
- \* Problema 1: dimensionamento do quantum
  - \* Compromisso entre sobrecarga (latência) e tempo de resposta em função do número de usuários (processos)
  - \* Compromisso entre tempo de troca de contexto (latência) e tempo do ciclo de processador (quantum)
- \* Problema 2: processos E/S são prejudicados
  - \* Esperam da mesma forma que processos CPU, porém muito provavelmente não utilizam todo o seu quantum
  - \* Solução: uso de prioridade
    - \* Associar prioridades mais altas aos processos E/S para compensar o tempo gasto no estado de espera (pronto)

### Prioridade

#### \* Objtetivo

- \* Sempre que um processo de maior prioridade que o processo atualmente em execução entrar no estado pronto deve ocorrer uma preempção
- \* Características
  - \* A existência de prioridades pressupõem a preempção
  - \* Escalonador deve sempre selecionar o processo de mais alta prioridade segundo uma política:
    - \* Round-Robin, FIFO, SJF

## Prioridade com múltiplas filas



### Prioridades Problemas

- \* Um processo de baixa prioridade pode não ser executado
  - \* Postergação de execução indefinida (starvation)
- \* Processo com prioridade estática pode ficar mal classificado e ser penalizado ou favorecido em relação aos demais
  - \* Típico de processos que durante sua execução trocam de padrão de comportamento (CPU a E/S e vice-versa)
- \* Solução:
  - \* Múltiplas filas com realimentação e prioridade dinâmica

#### Prioridades Problemas

- \* A mudança de prioridade pode ser considerada
  - \* Em função do tempo de uso da CPU a prioridade do processo aumenta e diminui
  - \* Sistema de envelhecimento (agging) evita postergação indefinida

### Agenda

- \* Revisão
- \* Escalonamento
  - \* Introdução
  - \* Tipos e níveis de escalonamento
  - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Critérios de projeto de algoritmos
- \* Escalonamento de threads em java

## Alguns critérios de escalonamento

- \* Maximizar a utilização do processador
- \* Maximizar a produção do sistema (throughput)
  - \* Número de processos executados por unidade de tempo
- \* Minimizar o tempo de execução (turnaround)
  - \* Tempo total para executar um determinado processo
- \* Minimizar o tempo de espera
  - \* Tempo que um processo permanece na lista de pronto
- \* Minimizar o tempo de resposta
  - \* Tempo decorrido entre uma requisição e a sua realização

## Critérios de otimização de escalonamento

- \* Estatística sobre processos e SO
  - \* Utilização máxima de CPU
  - \* Throughput máximo
  - \* Tempo de turnaround máximo
  - \* Tempo de espera mínimo
  - \* Tempo de resposta mínimo

### Exemplos de critérios

- \* SO com múltiplos processadores
  - \* Compartilhamento de carga entre processadores
  - \* Multiprocessamento assimétrico
    - \* Somente um processador acessa as estruturas de dados do sistema
    - \* Diminui a complexidade por não necessitar compartilhamento

### Exemplos de critérios

- \* SO de tempo real
  - \* Tempo real rígido
    - \* Exigidos para completar uma tarefa crítica dentro de um período de tempo garantido
  - \* Tempo real flexivel
    - \* Exige que processos críticos recebam prioridade em relação aos menos favorecidos

### Agenda

- \* Revisão
- \* Escalonamento
  - \* Introdução
  - \* Tipos e níveis de escalonamento
  - \* Algoritmos de escalonamento
  - \* Critérios de projeto de algoritmos
- \* Escalonamento de threads em java

# Escalonamento de thread em java

- \* Política de escalonamento baseada em prioridades
- \* Algoritmo de escalonador implementado pela MV
  - \* Algumas MV podem fornecer suporte à preempção
  - \* Relacionamento entre thread de nível de usuário e de kernel

### Tempo de CPU

\* Um thread executa (tem tempo de CPU) até:

(A)Seu quantum de tempo expirar

(B)Ele for bloqueado por uma solicitação de E/S

(C) Ele sair do seu método run()

#### Prioridade de Threads em Java

- \* Prioridade definida por inteiro, variando entre 1-10
- \* Constantes predefinidas
  - \* Thread.MIN\_PRIORITY = 1
  - \* Thread. NORM\_PRIORITY = 5
  - \* Thread. MAX\_PRIORITY = 10

### Códigos

### Bibliografia

Escalonamento de tarefas Gerência de processos Sistemas operacionais

### Bibliografia

- \* The Java Tutorials: concurrency. Disponível em <a href="http://docs.oracle.com/javase/tutorial/">http://docs.oracle.com/javase/tutorial/</a> essential/concurrency/ (acessado em 18/01/2013)
- \* SILBERSCHATZ, G.; GAGNE, G. Sistemas Operacionais com Java. Campus, 7a Ed, 2007.
- \* R. S. Oliveira, A. S. Carissimi, S. S. Toscani. Sistemas Operacionais. Ed Bookman (Série livros didáticos de informática da UFRGS), 4a Ed.

# Escalonamento de tarefas

Sistemas Operacionais Gerência de processos