# Aula 05 Sistemas Operacionais I

**Processos - Parte 02** 

Prof. Julio Cezar Estrella

jcezar@icmc.usp.br

Material adaptado de

Sarita Mazzini Bruschi

baseados no livro Sistemas Operacionais Modernos de A. Tanenbaum

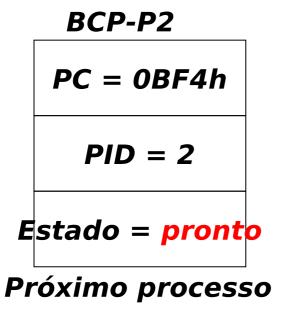
### Processos

- Introdução
- Escalonamento de Processos
- Comunicação entre Processos
- Threads
- Deadlock

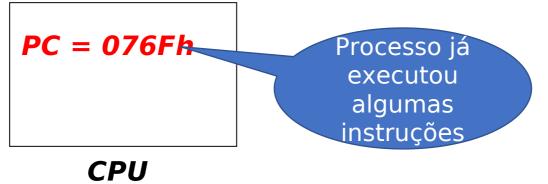
- Escalonador de Processos escolhe o processo que será executado pela CPU;
- Escalonamento é realizado com o auxílio do hardware;
- Escalonador deve se preocupar com a eficiência da CPU, pois o chaveamento de processos é complexo e custoso:
  - Afeta desempenho do sistema e satisfação do usuário;
- Escalonador de processo é um processo que deve ser executado quando da **mudança de contexto** (troca de processo);

- Mudança de Contexto:
  - Overhead de tempo;
  - Tarefa cara:
    - Salvar as informações do processo que está deixando a CPU em seu
       BCP → conteúdo dos registradores;
    - Carregar as informações do processo que será colocado na CPU → copiar do BCP o conteúdo dos registradores;

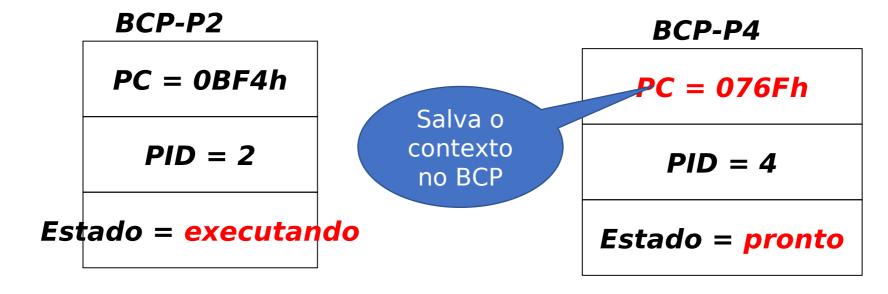
#### **Antes** da Mudança de Contexto







#### **Depois** da Mudança de Contexto



- Situações nas quais escalonamento é necessário:
  - Um novo processo é criado;
  - Um processo terminou sua execução e um processo pronto deve ser executado;
  - Quando um processo é bloqueado (semáforo, dependência de E/S), outro deve ser executado;
  - Quando uma interrupção de E/S ocorre o escalonador deve decidir por: executar o processo que estava esperando esse evento; continuar executando o processo que já estava sendo executado ou executar um terceiro processo que esteja pronto para ser executado;

- Hardware de relógio fornece interrupções de relógio e a decisão do escalonamento pode ser tomada a cada interrupção ou a cada k interrupções;
- Algoritmos de escalonamento podem ser divididos em duas categorias dependendo de como essas interrupções são tratadas:
  - Preemptivo: consiste em interromper uma tarefa em execução para dar lugar a outra de maior prioridade.
  - Não-preemptivo: estratégia de permitir que o processo que está sendo executado continue sendo executado até ser bloqueado por alguma razão (semáforos, operações de E/S-interrupção) ou que libere a CPU voluntariamente; Recursos alocados não podem ser retirados do processo que os alocou. Neste caso ele vai liberar a CPU de forma voluntária ou ser executado até ser bloqueado

- Categorias de Ambientes:
  - Sistemas em Batch: usuários não esperam por respostas rápidas; algoritmos não-preemptivos ou preemptivos com longo intervalo de tempo;
  - Sistemas Interativos: interação constante do usuário; algoritmos preemptivos; Processo interativo → espera comando e executa comando;
  - Sistemas em Tempo Real: processos são executados para não deixar de cumprir o prazo que o processo tem que ser executado; tempo é crucial → sistemas críticos;

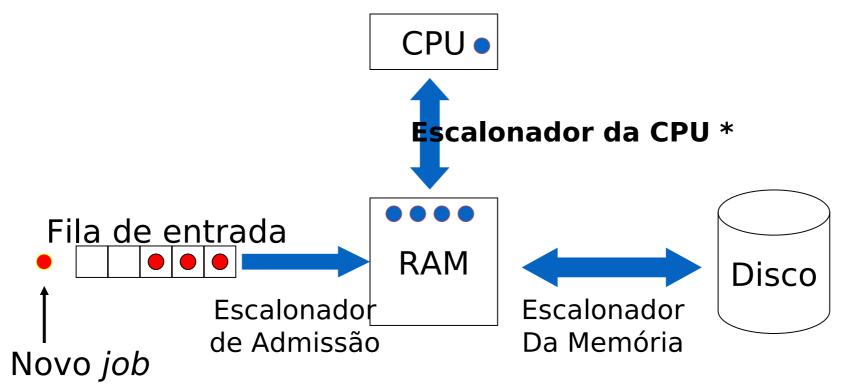
- Características de algoritmos de escalonamento:
  - Qualquer sistema:
    - **Justiça** (*Fairness*): cada processo deve receber uma parcela justa de tempo da CPU;
    - Balanceamento: diminuir a ociosidade do sistema;
    - Políticas do sistema: prioridade de processos;

- Características dos algoritmos de escalonamento:
  - Sistemas em *Batch*:
    - <u>Vazão</u> (throughput): maximizar o número de jobs executados por hora;
    - <u>Tempo de retorno</u> (*turnaround time*): tempo no qual o processo espera para ser finalizado;
    - **Eficiência**: CPU deve estar 100% do tempo ocupada;
  - Sistemas Interativos:
    - <u>Tempo de resposta</u>: tempo esperando para iniciar execução;
    - **Proporcionalidade**: satisfação do usuários;

- Características dos algoritmos de escalonamento:
  - Sistemas em Tempo Real:
    - **Cumprimento dos prazos**: prevenir perda de dados;
    - **Previsibilidade**: prevenir perda da qualidade dos serviços oferecidos;

- Algoritmos para Sistemas em Batch:
  - Três níveis
  - First-Come First-Served (ou FIFO)
  - Shortest Job First (SJF)
  - Shortest Remaining Time Next (SRTN)

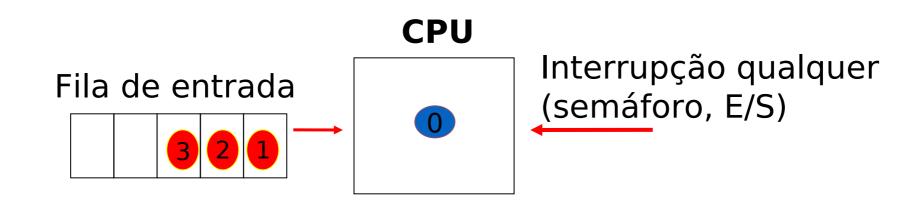
• Escalonamento *Três níveis* (*Three-level*)



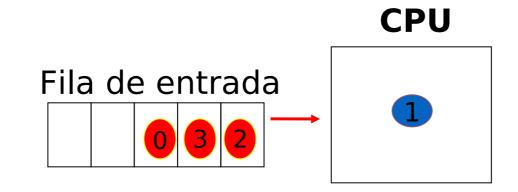
- Escalonamento *Três níveis* 
  - Escalonador de admissão: decide qual job será admitido no sistema. Por exemplo, uma mescla de jobs orientados a CPU e orientados à E/S; processos com menor tempo de acesso à CPU e maior tempo de interação com dispositivos de E/S;
  - Escalonador da Memória: decisões sobre quais processos vão para a MP:
    - A quanto tempo o processo está esperando?
    - Quanto tempo da CPU o processo já utilizou?
    - Qual o tamanho do processo?
    - Qual a importância do processo?
  - Escalonador da CPU: seleciona qual o próximo processo a ser executado;

- Algoritmo First-Come, First-Served
  - Não-preemptivo;
  - Processos são executados na CPU seguindo a ordem de requisição;
  - Fácil de entender e programar;
  - <u>Desvantagem</u>:
    - Ineficiente quando se tem processos que demoram na sua execução;

Algoritmo First-Come, First-Served



Algoritmo First-Come, First-Served



CPU não controla o tempo dos processos! (não-preemptivo)

#### Algoritmo Shortest Job First

- Não-preemptivo;
- Possível prever o tempo de execução do processo;
- Menor processo é executado primeiro;
- Menor turnaround médio;
- <u>Desvantagem</u>:
  - Baixo aproveitamento quando se tem poucos processos prontos para serem executados;

#### Algoritmo Shortest Job First

```
A \rightarrow a
B \rightarrow b+a
C \rightarrow c+b+a
D \rightarrow d+c+b+a
```

Tempo médio-turnaround (4a+3b+2c+d)/4

Contribuição >> se a < b < c < d tem-se o mínimo tempo médio;

#### Algoritmo Shortest Job First

| 8 | 4 | 4 | 4 |
|---|---|---|---|
| Α | В | С | D |

| 4 | 4 | 4 | 8 |
|---|---|---|---|
| В | С | D | Α |

#### Em ordem:

Turnaround 
$$A = 8$$

$$Turnaround B = 12$$

$$Turnaround C = 16$$

$$Turnaround D = 20$$

Média 
$$\rightarrow$$
 56/4 = 14

#### Menor *job* primeiro:

Turnaround 
$$B = 4$$

Turnaround 
$$C = 8$$

$$Turnaround D = 12$$

Turnaround 
$$A = 20$$

Média 
$$\rightarrow$$
 44/4 = 11

$$(4a+3b+2c+d)/4$$



#### Algoritmo Shortest Remaining Time Next

- Preemptivo;
- Processos com menor tempo de execução são executados primeiro;
- Se um processo novo chega e seu tempo de execução é menor do que do processo corrente na CPU, a CPU suspende o processo corrente e executa o processo que acabou de chegar;
- <u>Desvantagem</u>: processos que consomem mais tempo podem demorar muito para serem finalizados se muitos processos pequenos chegarem!