

Escalonamento

AULA 5

Flávia Maristela (flavia@flaviamaristela.com)
Romildo Martins (romildo@romildo.net)

Retrospectiva da aula passada...

Na aula passada...

- *Race condition*
- Região Crítica
- Exclusão Mútua
- Problemas Clássicos

Comunicação entre processos (-- O jantar dos filósofos --)



Problemas Clássicos (-- O jantar dos filósofos --)

- Quais os problemas que surgem com a questão do jantar dos filósofos?



Jantar dos filósofos (-- 1ª solução --)

```
#define N 5
```

```
void philosopher (int i)
{
    while (TRUE)
    {
        think();
        take_fork (i);
        take_fork ((i+1) % N);
        eat();
        put_fork (i);
        put_fork ((i+1) % N);
    }
}
```

- O que acontece se todos os filósofos pegam o garfo da esquerda simultaneamente?
 - Nenhum filósofo consegue pegar o garfo da direita
 - **DEADLOCK**

Jantar dos filósofos (-- 2ª solução --)

```
#define N 5
```

```
void philosopher (int i)
{
    while (TRUE)
    {
        think();
        take_fork (i);
        if (fork((i+1) % N) is available)
        {
            take_fork ((i+1) % N);
            eat();
            put_fork (i);
            put_fork ((i+1) % N);
        }
        else
            put_fork (i);
    }
}
```

- O que acontece se todos os filósofos pegam o garfo da esquerda simultaneamente?
 - **INANIÇÃO (starvation)**

Jantar dos filósofos (-- 3ª solução --)

```
#define N 5
```

```
void philosopher (int i)
{
    while (TRUE)
    {
        think();
        down(mutex);
        take_fork (i);
        take_fork ((i+1) % N);
        eat();
        put_fork (i);
        put_fork ((i+1) % N);
        up(mutex);
    }
}
```

- O que acontece nesta solução?
 - Apenas um filósofo come por vez
 - Afeta o **PARALELISMO**

Jantar dos filósofos (-- 4ª solução --)

- Atribui 3 possíveis estados aos filósofos
 - PENSANDO
 - COMENDO
 - FAMINTO
- Idéia:
 - Um filósofo no estado “faminto” só pode pegar os garfos se os seus vizinhos (esquerda e direita) não estiverem “comendo”.

Deadlock (-- Impasse --)

DEADLOCK “Alguém tem que ceder”



Deadlock

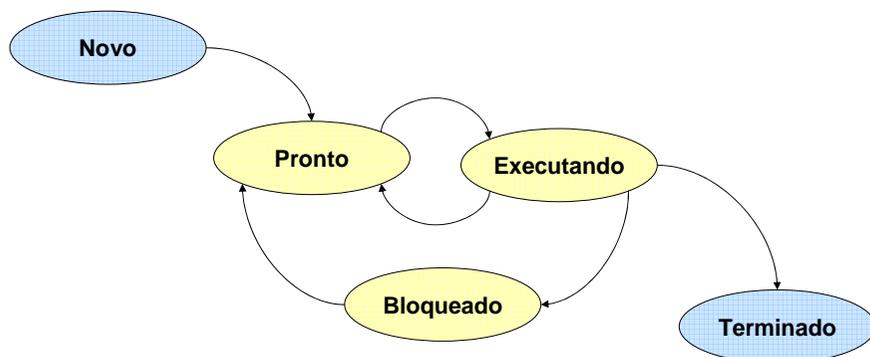
- Problema de programação concorrente
- “Um conjunto de n processos está em *deadlock* quando cada um dos n processos está bloqueado a espera de um evento que somente pode ser causado por cada um dos n processos.”

Escalonamento de Processos

Porque é necessário escalonar?

- Processos precisam ser executados
- Processos concorrem a CPU
- Escalonador:
 - Componente (implementação) do sistema operacional
 - Determina a ordem de execução dos processos baseado num *algoritmo de escalonamento*
 - Lê a fila que contém os processos no estado “pronto” e os ordena para execução

O que provoca o escalonamento?



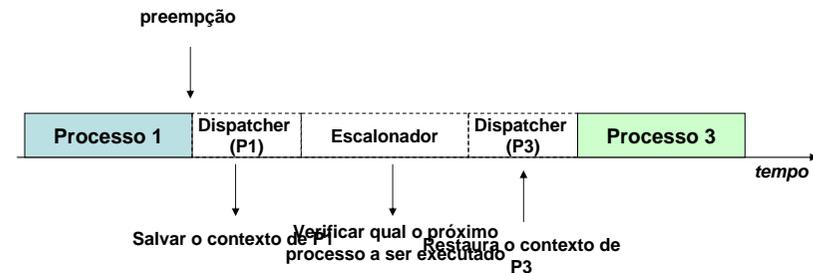
Tipos de algoritmo de escalonamento

- Preemptivo:
 - Execução de um processo dura um tempo pré-determinado
 - Quando o tempo acaba, o processo é interrompido.
- Não-preemptivo:
 - Processo fica em execução até que:
 - Termine
 - Libere a CPU VOLUNTARIAMENTE
 - Seja bloqueado por falta de recurso

O que afeta a performance de um algoritmo de escalonamento?

- Cada processo possui informações que permitem definir precisamente seu estado.
 - Tais informações definem o **contexto** do processo
- Troca de Contexto
 - Mecanismo que permite ao escalonador interromper uma tarefa, e executá-la posteriormente, sem corromper seu estado.
 - Separação do escalonamento
 - Escalonamento = Política + Mecanismo

Ilustração da troca de contexto



Qual o objetivo do escalonamento?

- DEPENDE do **tipo** de sistema operacional
 - Lote:
 - Não possui usuários aguardando → pode ser preemptivo ou não
 - Não possui muita troca de contexto
 - OBJETIVOS:
 - melhorar o *throughput* (vazão)
 - melhorar o *turnaround* (tempo entre submissão e finalização)
 - manter a CPU ocupada

Qual o objetivo do escalonamento?

- Propósito Geral:
 - Possuem usuários interagindo
 - Precisam ser preemptivos
 - OBJETIVOS
 - melhorar o tempo médio de resposta
 - atender as expectativas dos usuários
- Tempo real:
 - Em geral são preemptivos
 - OBJETIVO:
 - cumprir requisitos lógicos
 - cumprir requisitos temporais

Qual o objetivo do escalonamento?

- Independente do *tipo* de sistema operacional, TODOS os algoritmos de escalonamento precisam atender a alguns critérios:
 - Justiça (fairness)
 - Aplicação da política de escalonamento
 - Equilíbrio (balance) entre as partes do sistema

Escalonamento para sistemas em lote

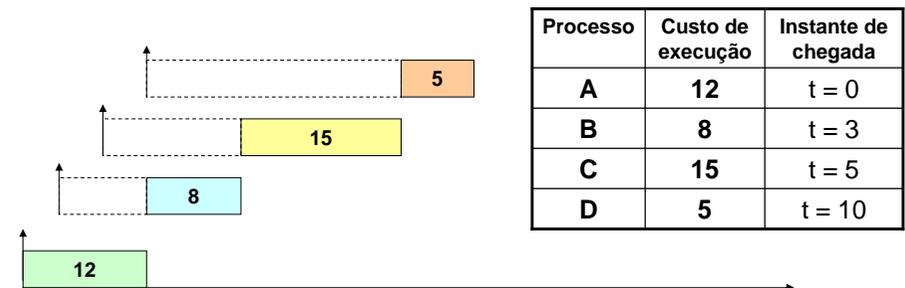
- FCFS (ou FIFO)
 - Primeiro processo da fila de pronto é o escolhido para executar.
 - Não-preemptivo
 - Fácil de entender
 - Fácil de programar
 - “Justo”
 - Processos de baixo custo de execução podem esperar muito tempo para ser executado

Escalonamento para sistemas em lote

- FCFS (ou FIFO)
 - Fazer o escalonamento para os seguintes processos:

Processo	Custo de execução	Instante de chegada
A	12	t = 0
B	8	t = 3
C	15	t = 5
D	5	t = 10

FCFS



Escalonamento para sistemas em lote

■ Menor Job Primeiro

- O *job* de menor custo de execução executa primeiro.
- Não-preemptivo
- Fácil de entender
- Fácil de programar
- “Justo”
- Para ser adequado, requer que todos os jobs estejam disponíveis simultaneamente

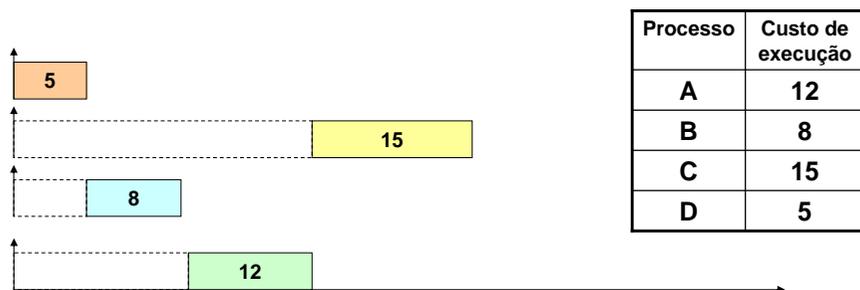
Escalonamento para sistemas em lote

■ Menor Job Primeiro

- Fazer o escalonamento para os seguintes processos

Processo	Custo de execução
A	12
B	8
C	15
D	5

SJF – *Shortest Job First*



Escalonamento em sistemas de propósito geral

■ Alternância circular (*Round-Robin*)

- Processos executam dentro de uma fatia de tempo predefinida (**quantum**)
- Preemptivo
- Simples
- Justo
- Amplamente utilizado
- Tamanho do *quantum* pode ser um problema

Escalonamento em sistemas de propósito geral

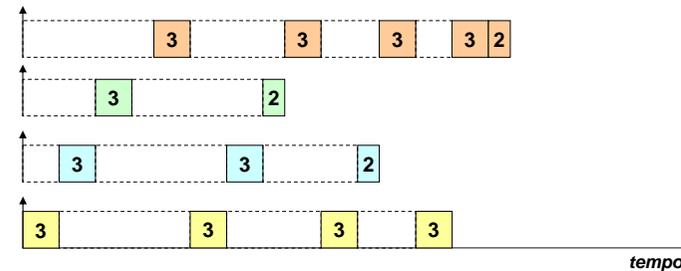
■ Round-Robin

- Fazer o escalonamento para os seguintes processos considerando um *quantum* = 3

Processo	Custo de execução	Instante de Chegada
A	12	t = 0
B	8	t = 0
C	15	t = 0
D	5	t = 0

Round-Robin

Processo	Custo de execução	Instante de chegada
A	12	t = 0
B	8	t = 0
C	15	t = 0
D	5	t = 0



Round-Robin

- Fazer o escalonamento *Round-Robin* para o seguinte conjunto de tarefas

Processo	Custo de execução	Prioridade	Instante de Chegada
A	12	3	t = 0
B	8	4	t = 0
C	15	2	t = 0
D	5	1	t = 0

Podemos implementar o algoritmo de *Round-Robin* usando prioridade?

Round-Robin

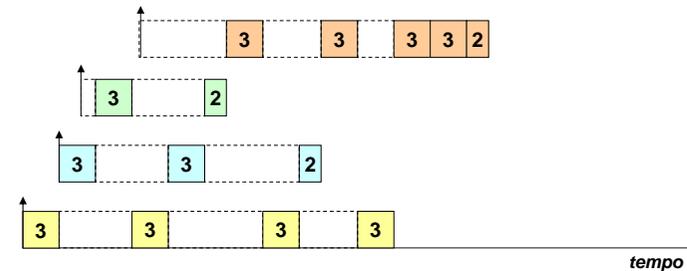
- Fazer o escalonamento *Round-Robin* para o seguinte conjunto de tarefas

Processo	Custo de execução	Instante de Chegada
A	12	t = 0
B	8	t = 3
C	15	t = 5
D	5	t = 10

Round-Robin

Processo	Custo de execução	Instante de chegada
A	12	t = 0
B	8	t = 3
C	15	t = 5
D	5	t = 10

Qual a diferença quando os processos são ativados em instantes diferentes?



Escalonamento em sistemas de propósito geral

- Prioridade
 - Processos tem diferentes prioridade de execução
 - Preemptivo
 - Baseado nos ciclos da CPU ou *quantum*
 - Prioridade pode ser atribuída estaticamente ou dinamicamente
 - Pode ser implementado considerando filas de prioridades
 - A implementação de filas pode representar um problema!

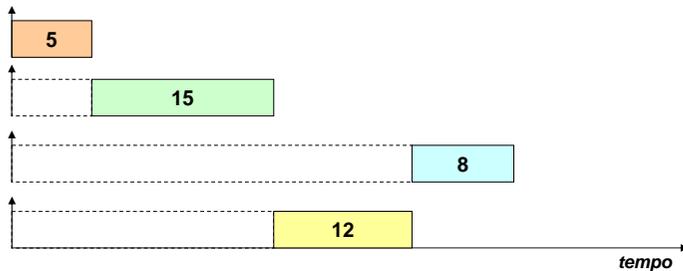
Escalonamento em sistemas de propósito geral

- Prioridade
 - Fazer o escalonamento para os seguintes processos

Processo	Custo de execução	Instante de Chegada	Prioridade
A	12	t = 0	3
B	8	t = 0	4
C	15	t = 0	2
D	5	t = 0	1

Prioridade

Processo	Custo de execução	Instante de Chegada	Prioridade
A	12	t = 0	3
B	8	t = 0	4
C	15	t = 0	2
D	5	t = 0	1



Escalonamento em sistemas de propósito geral

- Prioridade
 - Fazer o escalonamento para os seguintes processos

Processo	Custo de execução	Instante de Chegada	Prioridade
A	12	t = 0	3
B	8	t = 3	4
C	15	t = 5	2
D	5	t = 10	1

Escalonamento em sistemas de propósito geral

- Filas Múltiplas
 - Processos executam dentro de uma fatia de tempo predefinida (**quantum**)
 - Preemptivo
 - Justo
 - Tamanho do *quantum* variável → trocas de contexto.
 - Adaptável para diferentes tamanhos de processo
 - Os processos são promovidos a medida que o tempo passa

Para a próxima aula

- Trazer todos os exercícios dos slides respondidos.
- Verificar as implementações de semáforo para o problema do produtor consumidor.
- Escalonamento com múltiplas filas.
- Descrever a diferença entre processos I/O- Bound e CPU-Bound.