

## Sistemas Operacionais

**Marcos Grillo** 





 MACHADO, Francis Berenger; MAIA, Luiz Paulo (orgs.). Arquitetura de Sistemas
 Operacionais. 4ª ed. Rio de Janeiro: LTC -Livros Técnicos e Científicos, 2008

Programa Livro-Texto.

Conteúdo Programático
Conceitos básicos de sistemas operacionais, uma visão geral:
Sistemas Monoprogramáveis/Monotarefa,
Sistemas Multiprogramáveis/Multitarefa,
Sistemas com Múltiplos processadores,
Sistemas Fortemente acoplados,
Sistemas Fracamente acoplados.
Estrutura do Sistema Operacional
Processo:
Modelo de processo, estados, mudanças de estados,
Subprocesso e Thread,
Tipos de processos.
Comunicação entre processos
Especificação de concorrência em programas,
Problemas de compartilhamento de recursos,
Problemas de sincronização,
Deadlock.
Gerência do Processador:
Critérios de Escalonamento,
Escalonamento Não-preenptivo,
Escalonamento Preenptivo,
Escalonamento com Múltiplos Processadores
Gerência de Memória:
Alocação Contígua Simples,
Alocação Particionada,
Memória Virtual,
Segmentação, segmentação com paginação,
Proteção,
Compartilhamento de memória.



Sistema de Arquivos:	
Organização de Arquivos,	
Métodos de acesso, operações de I/O e Atributos,	
Diretórios,	
Alocação de espaço em disco,	
Proteção de acesso,	
Implementação de Cachês.	
Gerência de Dispositivos:	
Operações de I/O,	
Subsistemas de I/O,	
Device Drivers,	
Controladores,	
Dispositivos de Entrada/Saída	



#### Ementa – 1ª etapa.

- Introd
  a sistemas operaçios;
- Visão general e sistemas oponais;
- Conceitos basos de Sondware e software; Conceitos basos de Sondware e
- Estrutura do Sisten eracional;
- Tipos de proces rocessos e Threads;
- Processos e ds;
- Sincronize é comunica entre proces reads;
- Revisão exercícios, seminários;



#### Ementa - 2° etapa.

- Gerência do processador;
- Gerência de memória;
- Gerência de dispositivos;
- Sistemas com múltiplos processadores;
- Sistemas operacionais comerciais/Livre;
- Prova escrita oficial;
- Revisão;
- Prova Substitutiva;

#### Horários.



- ▶ 1ª aula 19:10 20:00
- ▶ 2ª aula 20:00 20:50
- ▶ 3ª aula 21:10 22:00
- ▶ 4ª aula 22:00 22:50 Orientação ATPS

## Avaliação.



- ▶ 1° Bimestre peso 4;
  - ▶ Prova + ATPS
- ▶ 2° Bimestre peso 6;
  - ▶ Prova + ATPS





Trata-se da abordagem utilizada pelo sistema operacional para gerenciar o processador e tornar possível a multiprogramação do sistema operacional.



### Gerência do processador

Throughput: é o número de processos executados em um determinado intervalo de tempo. Quanto maior o throughput, maior o número de tarefas executadas em função do tempo. A maximização do throughput é desejada na maioria dos sistemas.

▶ Tempo de Processador: é o tempo que um processo leva no estado de execução, durante seu processamento. As políticas de escalonamento não interferem neste parâmetro, sendo este tempo função apenas do código executável e da entrada/saída de dados.





- Tempo de Espera: é todo o tempo que o processo permanece na fila de pronto, aguardando a liberação da CPU para ser executado. A redução deste tempo de espera é desejada pela maioria das políticas de escalonamento.
- ▶ Tempo de Turnaround: é o tempo total que o processo permaneceu no sistema, desde sua criação até o momento em que é encerrado. São contados os tempos de alocação de memória, espera na fila de pronto e interrupção (E/S).
- Tempo de Resposta: é o tempo decorrido entre uma requisição ao sistema e o instante em que a resposta começa a ser exibida. Em sistemas interativos, como aplicações on-line ou acesso à Web, os tempos de resposta devem ser da ordem de apenas poucos segundos.

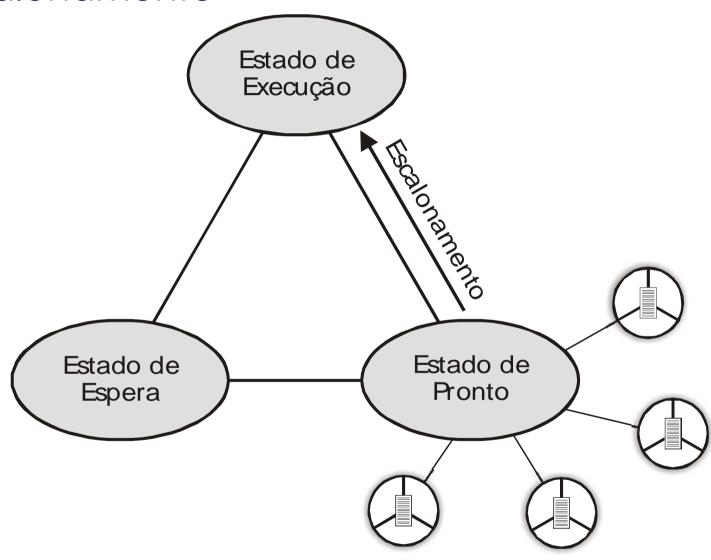


#### Sistemas Operacionais - Características

- As características de cada sistema operacional determinam quais são os principais aspectos para a implementação de uma política de escalonamento adequada;
- Exemplos:
- Sistemas de tempo compartilhado exigem que o escalonamento trate todos os processos de forma igual, evitando, assim, a ocorrência de starvation, ou seja, que um processo fique indefinidamente esperando pela utilização do processador;
- Já em sistemas de tempo real, o escalonamento deve priorizar a execução de processos críticos em detrimento da execução de outros processos.



#### Escalonamento







- Escalonador deve aplicar a política de escalonamento escolhida pelo SO;
- Dispatcher responsável por realizar a troca de contexto.



#### Funções do escalonador...

- Maximizar a utilização do processador;
- Privilegiar aplicações que são críticas;
- Maximizar a produção do sistema (throughput);
  - Número de processos executados por unidade de tempo.
- Minimizar o tempo de execução (turnaround tempo que um processo gasta desde a sua criação até seu término);
  - ▶ Tempo total para executar um determinado processo.
- Minimizar o tempo de espera;
  - ▶ Tempo que um processo performance na lista de aptos.
- Minimizar o tempo de resposta
  - ▶ Tempo decorrido entre uma requisição e a sua realização





- preemptivo: escalonadores que são capazes de suspender processos que poderiam continuar executando;
- não-preemptivo: escalonadores que permitem que os processos rodem até o fim de sua execução sem ser interrompidos por eventos externos.



#### Preemptivo e Não Preemptivo

#### Preemptivo:

Quando ocorre o término de execução do processo?

- Execução de uma requisição de entrada/saída ou sincronização;
- Liberação voluntária do processador a outro processo;
- Interrupção de relógio;
- Processo de mais alta prioridade esteja pronto para executar.

#### Não preemptivo:

Quando ocorre o término de execução do processo?

- Execução de uma requisição de entrada/saída ou sincronização;
- Liberação voluntária do processador a outro processo.



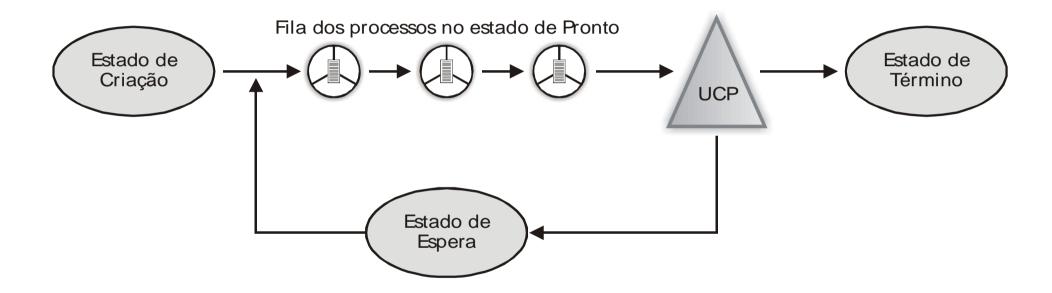


- Algoritmos preemptivos
  - ▶ Round robin (circular);
  - Múltiplas filas.

- Algoritmos não preemptivos:
  - ▶ FIFO;
  - ▶ SJF;
  - ▶ Cooperativo.

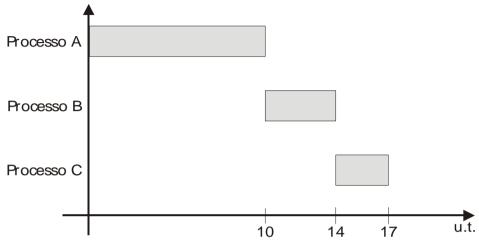


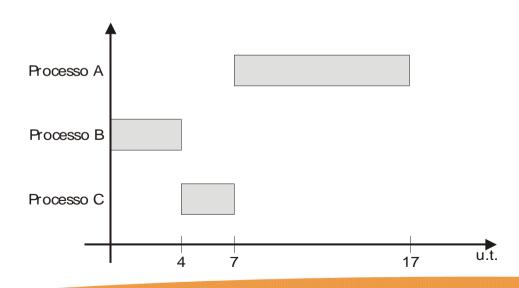






#### Escalonamento FIFO





Processo	Tempo de processador (u.t.)
Α	10
В	4
С	3

Caso 1:

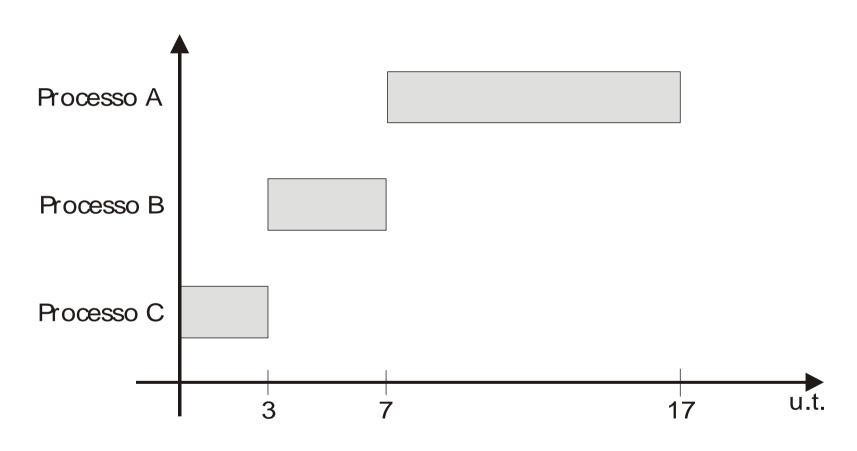
$$(0+10+14)/$$

$$3 = 8 \text{ u.t.}$$

$$(0+4+7)/3=$$



## Escalonamento SJF (Shortest-Job-First)







- Processo em execução libera voluntariamente a UCP;
- Verifica a fila de mensagens periodicamente;
- Podem ocorrer problemas;
- Exemplo: primeiros sistemas MS-Windows

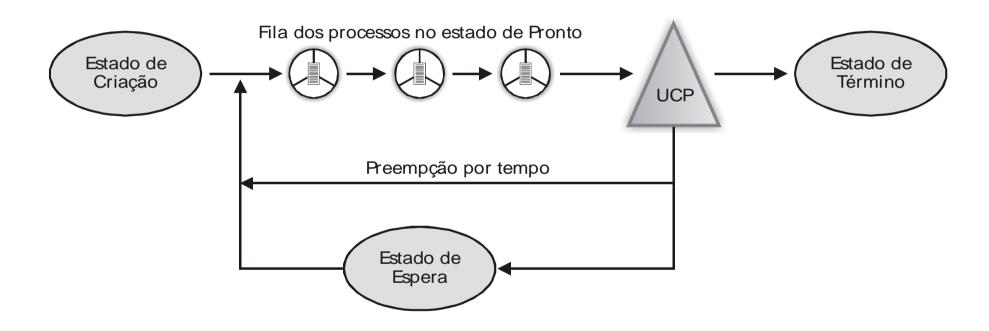


#### Escalonamento Circular ou Round Robin

- Preemptivo;
- Sistemas de Tempo Compartilhado com o uso de time slice (ou quantum);
- Utiliza FIFO para escalonamento da fila;
- Time Slice:
  - Grande: mesmos problemas do FIFO (tempo médio de espera alto);
  - Pequeno: alto custo de preempção, perde-se muito tempo com troca de contexto (10 a 100 milissegundos);
- Utilizado em sistemas que executam processos interativos.

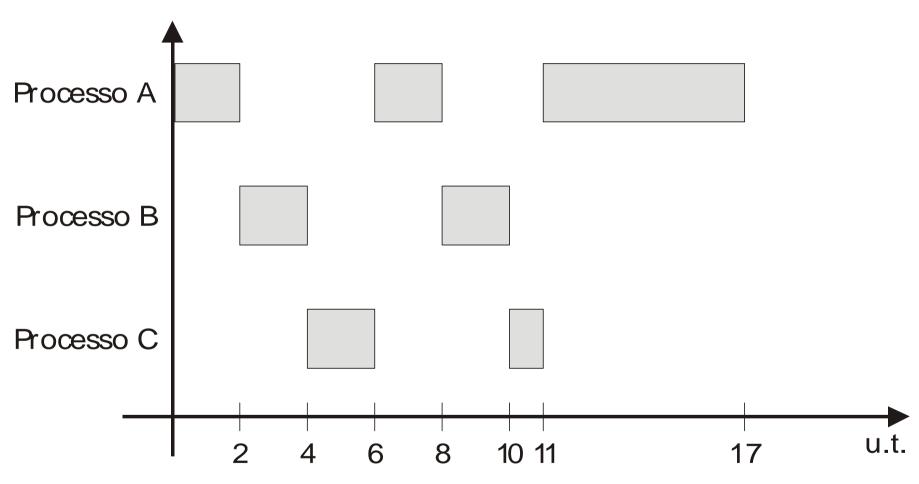


#### Escalonamento circular



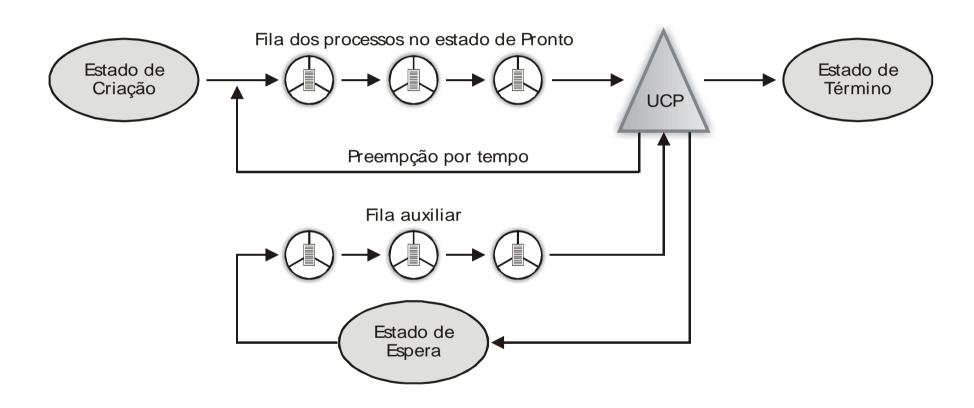


## Escalonamento circular (Round Robin)





## Escalonamento circular virtual (refinado)



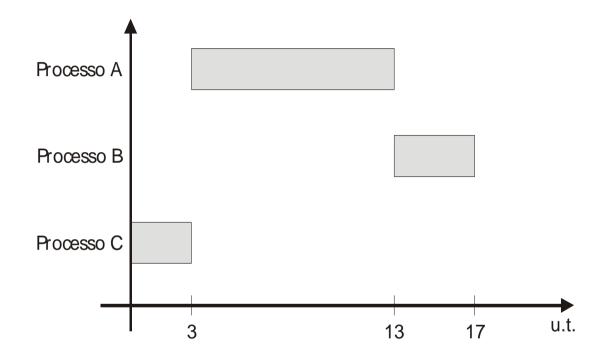


#### Escalonamento com prioridade

- Prioridade de execução: valor associado ao processo (contexto de software);
- Escalonador sempre escolhe o de maior prioridade (FIFO para desempate);
- De tempos em tempos a rotina de escalonamento reavalia as prioridades dos processos em "pronto". Se for detectado algum com prioridade de execução maior do que o que está sendo executado, pode ocorrer a preempção, ou simplesmente o rearranjo da fila de entrada;
- Para que processos de menor prioridade não deixem de ser executados, alguns sistemas podem incrementar a prioridade dos processos que estão a mais tempo na fila.



## Escalonamento por prioridades

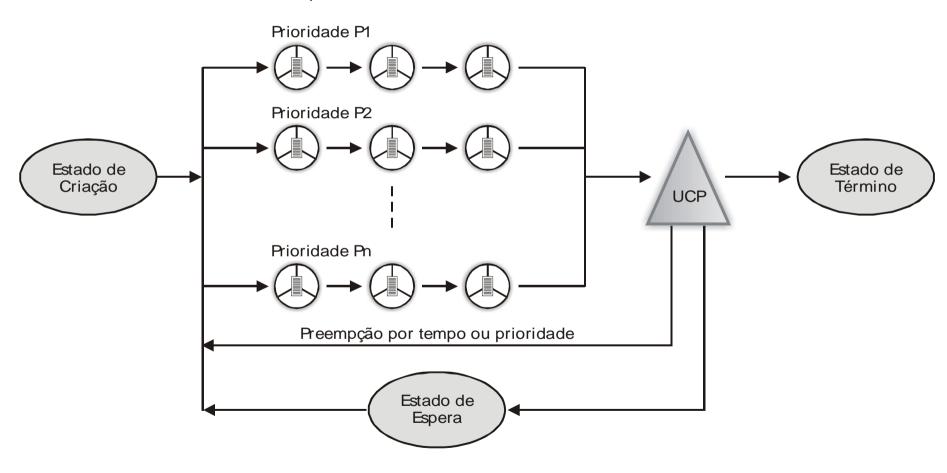


	Tempo de	5
Processo	processador (u.t.)	Prioridade
А	10	2
В	4	1
С	3	3



### Escalonamento circular com prioridades

Fila dos processos no estado de Pronto



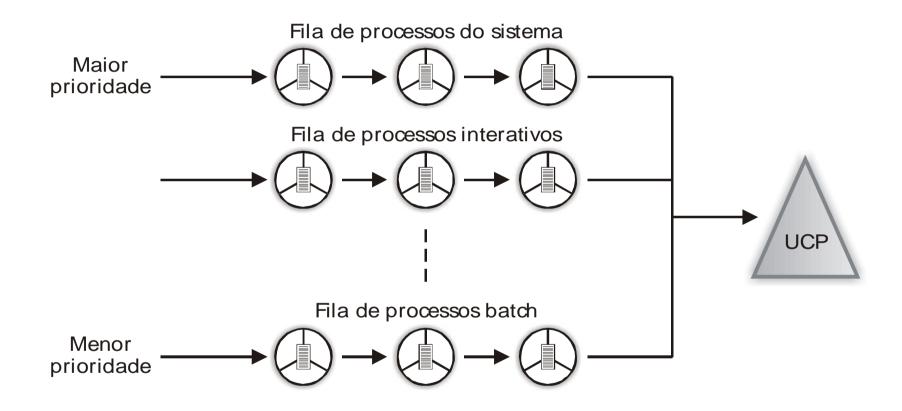


### Escalonamento por múltiplas filas

- Existem diversas filas de processos no estado de pronto, cada qual com uma prioridade específica;
- Processos são associados as filas em função de características próprias: importância, tipo de processamento ou área de memória necessária;
- Como os processos possuem características de processamento distintas, é difícil que um único mecanismo de escalonamento seja adequado a todos. A principal vantagem de múltiplas filas é a possibilidade da convivência de mecanismos de escalonamento distintos em um mesmo sistema operacional.



## Escalonamento por múltiplas filas



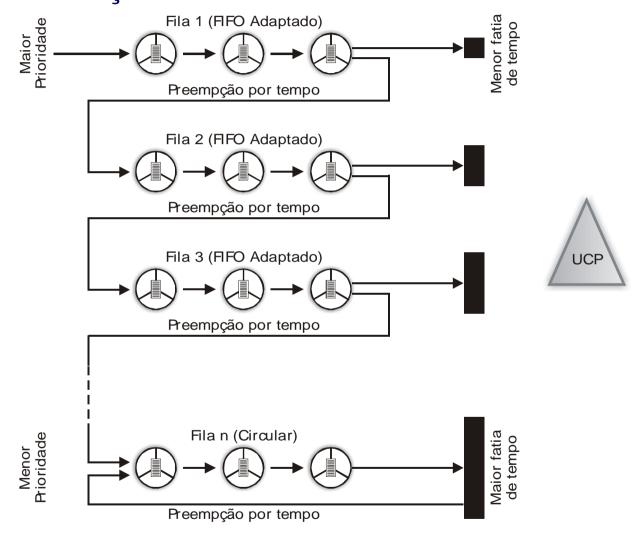
## Escalonamento por múltiplas filas com Realimentação.



- Semelhante ao escalonamento por múltiplas filas, porém os processos podem trocar de fila durante seu processamento;
- Vantagem: permite ao sistema operacional identificar dinamicamente o comportamento de cada processo, direcionando-o para fila com prioridade de execução e mecanismo de escalonamento mais adequado ao longo de seu processamento.

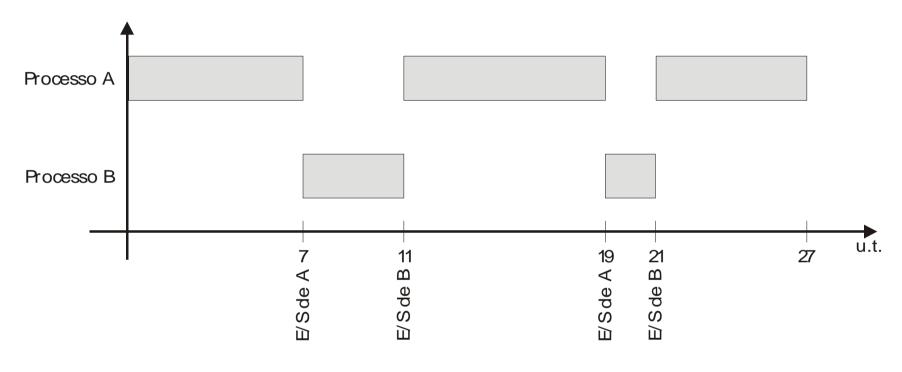
## Escalonamento por múltiplas filas com Realimentação





# Políticas em Sistemas de Tempo compartilhado EX: FIFO

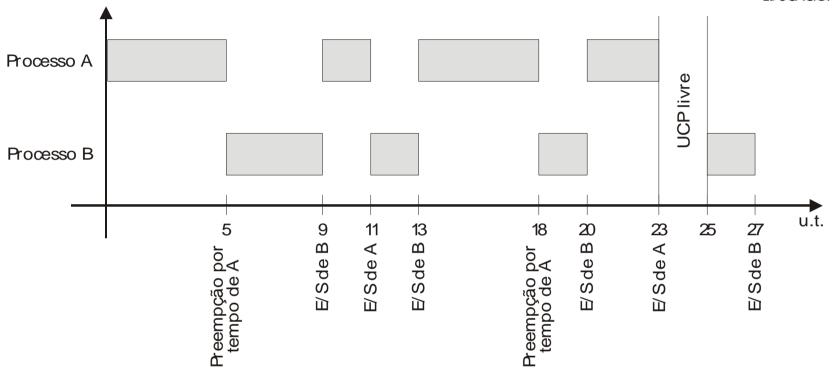




Processo	Tempo de processador (u.t.)	Característica	
А	21	CPU-bound	
В	6	I/O-bound	

# Políticas em Sistemas de Tempo compartilhado EX: circular

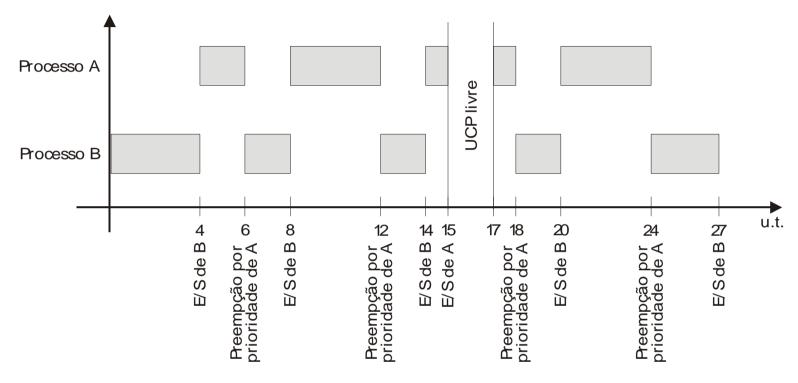




Processo	Tempo de processador (u.t.)	Característica	
А	15	CPU-bound	
В	10	I/O-bound	

# Políticas em Sistemas de Tempo compartilhado EX: circular com prioridades





Processo	Tempo de processador (u.t.)	Característica	Prioridade
А	12	CPU-bound	Baixa
В	13	I/O-bound	Alta



### Políticas em Sistemas de Tempo Real

- Tempos de respostas rígidos;
- Aplicações de controle de processos;
- Utiliza prioridades estáticas;
- Não utiliza fatias de tempo;
- Exemplo: OpenVMS prioridade 0 à 31 sendo 16 à 31 para sistemas em tempo real.