

- Unidade de Ensino: 2
- Competência da Unidade: Processos e *threads*
- Resumo: Veremos como os processos e as threads funcionam e como trabalhamos com melhor potencial de um S.O.
- Palavras-chave: processos, threads, escalonamento
- Título da Teleaula: Processos e threads
- Teleaula nº: 2

Contextualização

O seu desafio é gerenciar rotinas e processos, criar, excluir e executar comandos para o processamento de dados de forma a otimizar o sistema operacional que interage com o ERP.

Se você tivesse que realizar esse serviço em uma clínica médica que acabou de adquirir um módulo de sistema integrado de gestão, como realizaria essa tarefa sem afetar as múltiplas operações em andamento?

Contextualização

Resolveremos todos esses requisitos conhecendo Sistemas Operacionais!

Vamos entender o que esse software nos permite fazer?

Iniciamos agora um novo e muito interessante aprendizado!

Introdução a processos

Estrutura de um sistema operacional

Inicialização do Sistema Operacional

- ✓ Programa carregador de inicialização(bootstrap) é executado quando computador é ligado (ROM);
- ✓ Realiza testes de hardware;
- ✓ Carrega o kernel do SO, do disco rígido (1º bloco de bytes) para a memória principal (RAM);
- ✓ A máquina utiliza um programa chamado BIOS armazenado em um CHIP ROM;

System Call

Para cada uma das rotinas que o sistema executará, há um mecanismo de controle de chamadas de sistema, o *system call*, que pode ser explícito ou implícito.

O system call é responsável por verificar os parâmetros da solicitação e enviar a sua respectiva resposta com o estado do processo, no caso, concluído, ou se houve algum erro e precise retornar à pilha de processos. Para cada serviço existe um system call associada e cada sistema operacional tem o seu próprio conjunto de chamadas.

Modos de tratamento de dados em processos Hardware Software Armazenamento Há a especificação de recursos e suas limitações Refere-se à área Os dados do para que possam ser de memória que processo ficam alocados os processos. será alocado o armazenados Nome, PID, Owner (usr), processo para nos registradores prioridade, data/ hora que possa ser de criação, tempo de (status, PC e SP). executado. processador, quotas e privilégios. Fonte: Adaptado de Machado e Maia (2013, p. 4)

Contexto

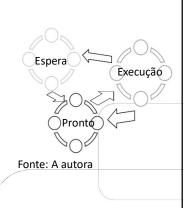
Em contexto de *hardware*, os dados são tratados de acordo com o seu estado de processamento e armazenado no respectivo registro responsável por armazenar aquela determinada informação.

No contexto de *software*, as informações que o S.O. deve controlar referem-se à quantidade de arquivos que poderão ser abertos concomitantemente e quais processos detêm prioridade de execução, tamanho do *buffer* de E/S. Considera a PID e Owner - identificação do processo e de quem o criou quotas (limites de recursos alocados) e privilégios.

No contexto do armazenamento, cada processo possui um endereço específico na memória .

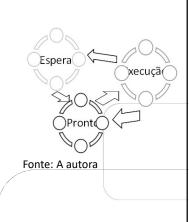
A ideia principal é que um processo constitui uma atividade. Ele possui programa, entrada, saída e um estado. Um único processador pode ser compartilhado entre os vários processos, com algum algoritmo de escalonamento usado para determinar quando parar o trabalho sobre um processo e servir outro.

Os processos são divididos em estados: execução (running), pronto (ready) e espera (wait).



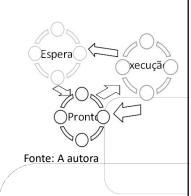
Os serviços que o sistema operacional implementa através dos processos são: auditorias e segurança, serviços de rede, contabilização do uso de recursos e de erros, gerência de impressão, de processos em lote tipo *bacth*, a temporização de processos, a comunicação entre eventos e, ainda, a interface de comandos (*shell*).

Os processos do S.O que administram a comunicação entre os eventos e a sua sincronização ocorrem através do envio de sinais, que são bits que compõem o bloco de controle de processos (PCB).



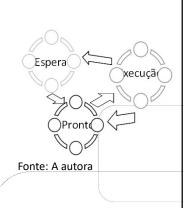
Criação: 1. Início do sistema; 2. Execução de uma chamada de sistema de criação de processo por um processo em execução; 3. Uma requisição do usuário para criar um novo processo; 4. Início de uma tarefa em lote (batch/job).

Encerramento: 1. Há a saída normal ou voluntária do processo; 2. Há a saída por erro, que também é voluntária; 3. Ocorreu algum erro considerado fatal para a continuidade de execução do processo, neste caso involuntário; 4. Quando ocorre o cancelamento de um processo por uma solicitação de outro processo, que também é involuntário



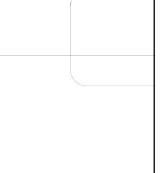
Os processos são classificados em dois tipos:

- CPU-bound: ocupa mais recursos da unidade central de processamento (UCP), ou seja, passa mais tempo em execução e pronto. Facilmente encontrado em aplicações com maior quantidade de operações de cálculo.
- I/O-bound: este processo passa a maior parte do tempo em estado de espera. Encontrado em aplicações comerciais em que é necessário realizar muitas tarefas de leitura, gravação e processamento.



Threads

Thread é um pequeno programa que trabalha como um subsistema, sendo uma forma de um processo se autodividir em duas ou mais tarefas. É o termo em inglês para Linha ou Encadeamento de Execução. Essas tarefas múltiplas podem ser executadas simultaneamente para rodar mais rápido do que um programa em um único bloco ou praticamente juntas, mas que são tão rápidas que parecem estar trabalhando em conjunto ao mesmo tempo.



Resolução da SP

- a)Identificar o *software* de gestão integrada e quais são as suas configurações básicas ou padrão;
- b) verificar quais são as especificações e se são compatíveis com as estações de trabalho;
- c) levantar dados de cache, *clock* e núcleos/ *threads*;
- d) identificar quais são as chamadas de sistema para o gerenciamento de um dos sistemas operacionais identificados.



Configurações servidor e estações de trabalho

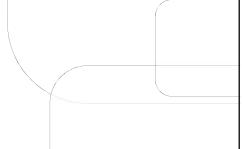
Recursos	Servidor	Estações de trabalho
Processador	Intel® Xeon® Processor E7-8830	Intel® Core™ M vPro™
Sistema Operacional	Linux CentOS 6.5	Windows XP SP3, Seven, 8 e 8.1.
Cache	24 MB	4MB
Velocidade do Clock	2.13 GHz	900 MHz
Núcleos/ Threads	8/16	2/4

Fonte: Elaborada pela autora

Chamada de sistema	s de sistema em Linux Descrição	
pid = fork()	Cria um processo filho idêntico ao pai	
pid = waitpid(pid, &statloc, opts)	Espera o processo filho terminar	
s = execve(name, argv, envp)	Substitui a imagem da memória de um processo	
exit(status)	Termina a execução de um processo e retorna o status	
s = sigaction(sig, &act, &oldact)	Define a ação a ser tomada nos sinais	
s = sigreturn(&context)	Retorna de um sinal	
s = sigprocmask(how, &set, &old)	Examina ou modifica a máscara do sinal	Fonte: Tanembaum (2009)
s = sigpending(set)	Obtém o conjunto de sinais bloqueados	
s = sigsuspend(sigmask)	Substitui a máscara de sinal e suspende o processo	
s = kill(pid, sig)	Envia um sinal para um processo	
residual = alarm(seconds)	Ajusta o relógio do alarme	
s = pause()	Suspende o chamador até o próximo sinal	

Conceitos

Comunicação entre processos e problemas clássicos.



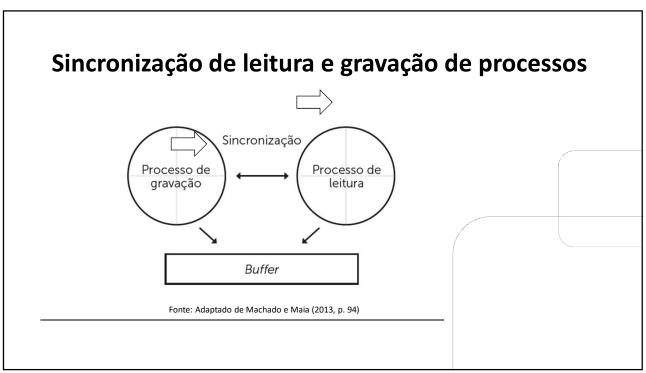
Comunicação

O S.O se comunica com o usuário de três formas:

- a) através de procedimentos próprios do sistema,
- b) por meio da interação com os aplicativos
- c) através das linguagens de comando.

Tipo de comunicação:

- a) modo usuário instruções não privilegiadas;
- b) modo kernel o sistema operacional tem acesso irrestrito às instruções do processador.



Comandos FORK e JOIN – Concorrência em programas

FORK - realiza uma chamada do processo que está no *buffer* para ser executado e, a partir da sua identificação, o associa ao seu subprocesso, ou seja, ao processo filho. Faz o acompanhamento de execução desse processo. FORK tem a finalidade de criar processos, o comando JOIN tem o objetivo de sincronizar os processos criados pelo FORK.

Comandos FORK e JOIN – Concorrência em programas

FORK – Inicia a execução de outro programa concorrentemente

JOIN – O programa chamador espera o outro programa terminar para continuar o processamento

PARBEGIN – Inicia lista de programas que serão executados paralela e aleatoriamente. PAREND – Especifica o ponto de sincronização.

S.O multiprogramáveis – problemas

Os processos concorrentes pode apresentar alguns problemas quando se trata do compartilhamento de recursos.

- ✓ Compartilhamento de um arquivo em disco;
- ✓ Compartilhamento de uma variável na memória principal entre dois processos.

Exclusão Mútua

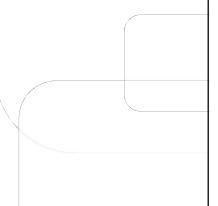
Esse mecanismo impede que dois ou mais processos sejam executados compartilhando o mesmo recurso simultaneamente.

Mecanismos de Sincronização que resolvem a Exclusão Mútua:

- ✓ Sincronização condicional;
- ✓ Semáforos,
- ✓ Monitores;
- √ Troca de mensagens
- ✓ Deadlock

Resolução da SP

Localizar o endereço de solicitação de informações *on-line* do sistema de gestão da clínica médica e informar, a partir disso, os consultórios e clínicas mais próximosdo usuário, de acordo com o seu plano de saúde, além de oferecer o serviço de discagem direta para a realização do agendamento.

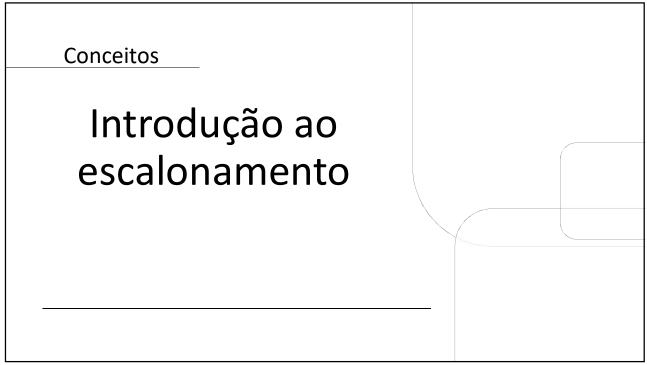


Nós consideraremos cada ação que eles precisam tomar como sendo os processos que o sistema deverá executar, implementando uma solução que previna a ocorrência de *deadlocks e starvation*. As solicitações de clínicas e consultórios próximos ao cliente (paciente ou usuário) representam os processos.

Para cada solicitação, será preciso alocar os recursos e com isso verificar a sua disponibilidade. A solicitação do usuário será executada apenas se houver recurso para alocar que esteja de fato com o *status* de disponível.

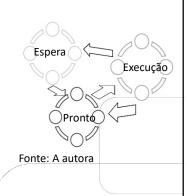


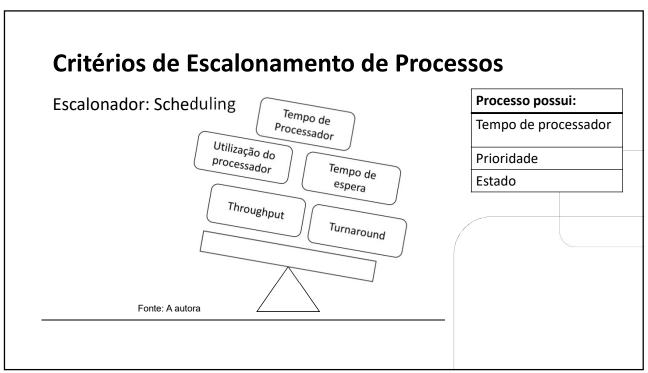
É estabelecida uma regra para priorizar o acesso à região crítica do programa para que aconteça a execução do processo.
Esse problema podemos resolver por semáforos.



Definições

De que forma o sistema operacional seleciona esses processos e a partir de quais critérios? Escalonamento é a seleção do processo que será executado a partir do momento em que ele entra em estado de pronto e precisa efetivamente ser executado.





Tipos de escalonamento a) não preemptivos e preemptivos; b) first in first out (FIFO); c) shortest job first (SJF); d) cooperativo; e) circular; f) por prioridades; g) circular por prioridades; h) por múltiplas filas; j) políticas de escalonamento em i) por múltiplas filas com realimentação; sistemas de tempo compartilhado e de tempo real.

Resolução da SP

Sua tarefa é comprovar a eficiência do sistema operacional para realizar o gerenciamento dos processos do sistema de gestão integrado da aplicação da clínica médica de forma a otimizar, através das configurações de escalonamento, a execução dos processos solicitados pelo sistema.

Para resolver essa SP, vamos simular no SOSIM quatro processos (monitoramento de consultas, monitoramento de exames, controle de consultas e controle de exames).

- a) Escalonamento circular por prioridades; b Crie quatro processos que tenham o mesmo nível de prioridade. Defina quais serão CPU-bound e quais serão I/O- bound;
- c) anote os tempos que os processos levam desde a criação até o encerramento, *turnaround*, bem como as mudanças de estados;

d) Altere, também, a fatia de tempo que um processo pode levar;

- e) Compare os tempos antes da alteração e depois, para poder dimensionar as respectivas mudanças de estados;
- f) observe quais foram as variações em processamento, estados e tempo. Tome nota dos parâmetros utilizados e também dos resultados obtidos nesse processo. Correlacione com os processos do ERP.

Consegue analisar a eficiência do S.O?

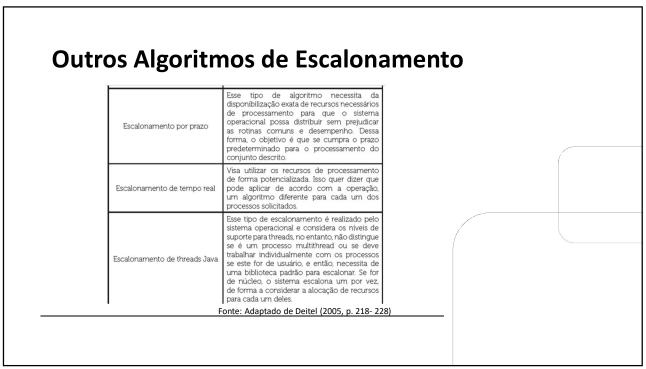
Algoritmos de escalonamento

Escalonamento

Objetivo: Potencializar o uso de recursos da máquina:

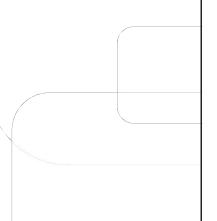
- ✓ Maximizar o uso de recursos de forma a atender uma quantidade maior de processos e em menor tempo de execução.
- ✓ Minimizar os tempos de resposta
- ✓ Trabalhar com memória e processador de forma a evitar que aconteça a interrupção por tempo indefinido de um determinado processo.
- ✓ Prioridades na escolha de processos e alocação de recursos.

Outros Algoritmos de Escalonamento Algoritmo de escalonamento Conhecido como HRRN (highest response ratio next). Visa corrigir um erro relacionado ao Escalonamento por próxima escalonamento SJB/SPF mencionado acima, taxa de escalonamento mais em que há essencialmente a priorização de próxima. processos maiores a menores, fazendo com que esses tenham de esperar mais tempo do SRT (shortest remaining time), ao contrário do SJB, determina o processo que terá o menor Escalonamento por menor tempo de tempo de execução, por estimativa e dá execução- restante. prioridade a esse. FSS (fair share scheduling) esse algoritmo permite que, em sistemas multiusuários, os processos relacionados a um usuário sejam agrupados aos de outros usuários para processamento. Também restringe cada Escalonamento por fração justa grupo ao seu respectivo subconjunto de recursos do sistema. Fonte: Adaptado de Deitel (2005, p. 218-228)



Resolução da SP

Como avaliar um algoritmo que seja ideal para atender às necessidades tanto do sistema operacional quanto das aplicações que interagem no ambiente organizacional?



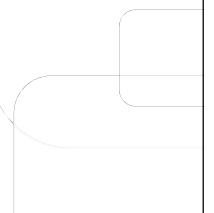
A avaliação de um algoritmo de escalonamento está diretamente relacionada à sua seleção. Ele deve ser adequado às necessidades de processamento e funcionalidades que devem ser aliadas ao sistema computacional.

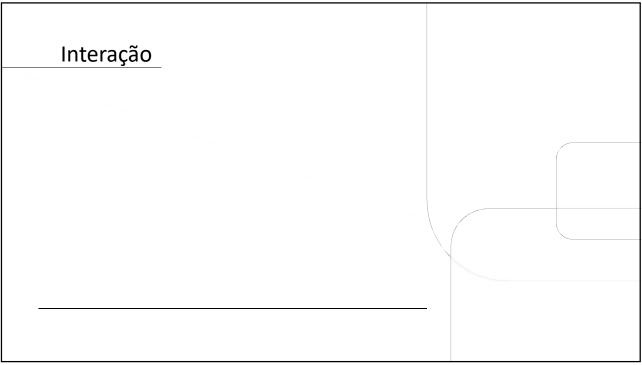
Desse modo, você precisa identificar quais são as necessidades de processamento do sistema. Para tal, podem ser elencados alguns pontos de atenção, como:

a) selecionar os critérios de escalonamento: orientado a processador, em lote, interativo, E/S;

Resolução da SP

Criar um quadro com as seguintes descrições:
Características técnicas , Como pode te ajudar e Valor da Licença





Banca: COPEVE-UFAL Órgão: MPE-AL Prova: COPEVE-UFAL - 2012 - MPE-AL - Analista do Ministério Público - Administração de Redes São objetivos de um algoritmo de escalonamento para sistemas interativos:

- a) vazão e tempo de retorno.
- b) vazão e utilização da CPU.
- c) tempo de resposta e proporcionalidade.
- d) cumprimento dos prazos e previsibilidade.
- e) utilização da CPU e proporcionalidade.

Banca: FCC Órgão: DPE-SP Prova: FCC - 2015 - DPE-SP - Analista de Sistemas

Quando dois ou mais processos têm condições de "rodar", é o escalonador que decide, baseado em um algoritmo de escalonamento, qual será o próximo a receber tempo de CPU. Nesse contexto, quando há uma interrupção e suspensão temporária da execução de processos não bloqueados após um tempo máximo fixado tem-se o que categorizamos de escalonamento

- a) Preemptivo.
- b) First-Come, First Served.
- c) Hood-Robin.
- d) Quantum.
- e) Não-preemptivo.



Definições ✓ Processos; ✓ Threads; ✓ Exclusão mútua; ✓ Escalonamento.

