Cartão de Suporte: Sistemas Operacionais (SO)



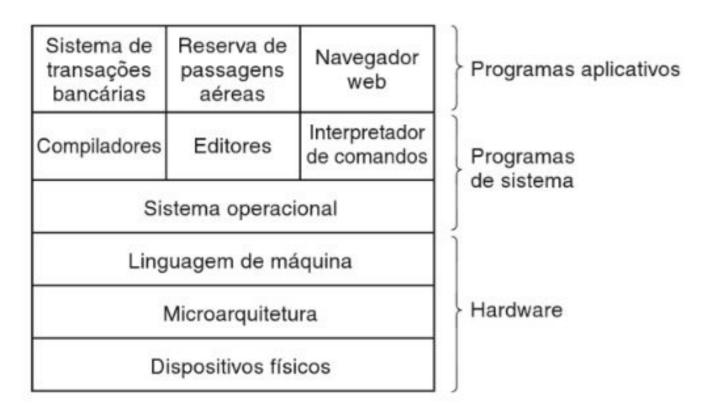
Prof. Lesandro Ponciano - lesandrop@pucminas.br Departamento de Engenharia de Software e Sistemas de Informação

Instituto de Ciências Exatas e Informática

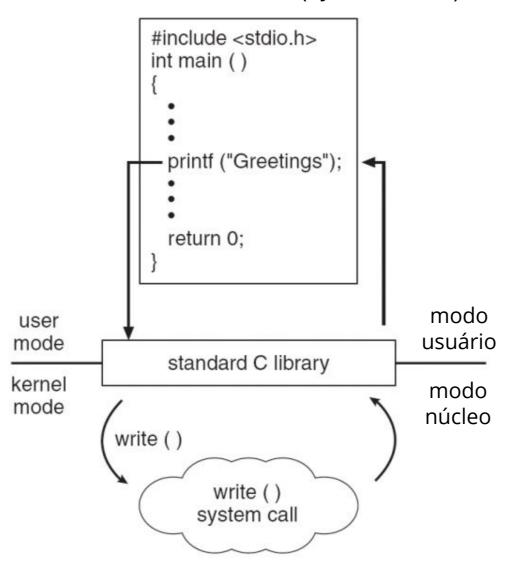
Conceitos Básicos

Os sistemas operacionais são programas de computador que atuam como gerenciadores de recursos e máquinas estendidas.

- Gerenciar eficientemente as diferentes partes do sistema
- Fornecer ao usuário uma máquina virtual mais conveniente de se usar do que a máquina real



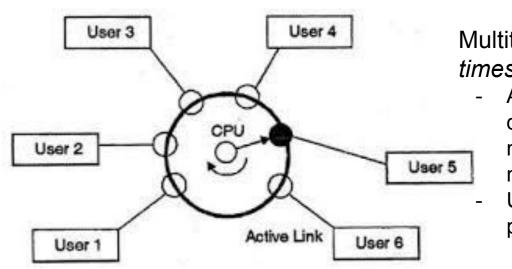
Chamadas de Sistema (system calls)



Multiprogramação (*multiprogramming*)

- Diversos processos residindo na memória simultaneamente
- Quando um processo termina ou deixa a CPU para fazer I/O, há outro processo na memória que pode usar a CPU.

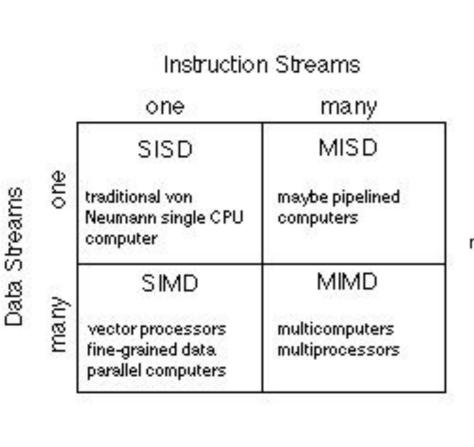


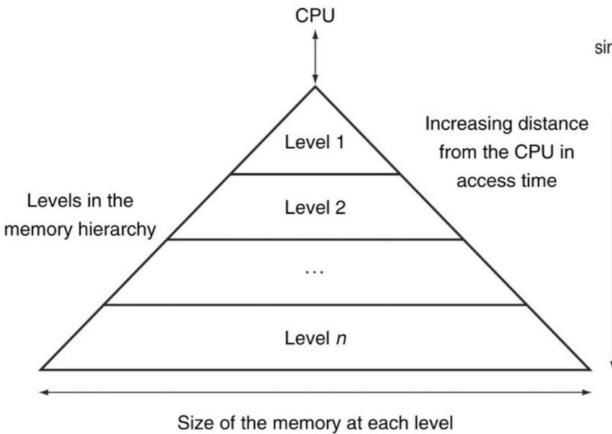


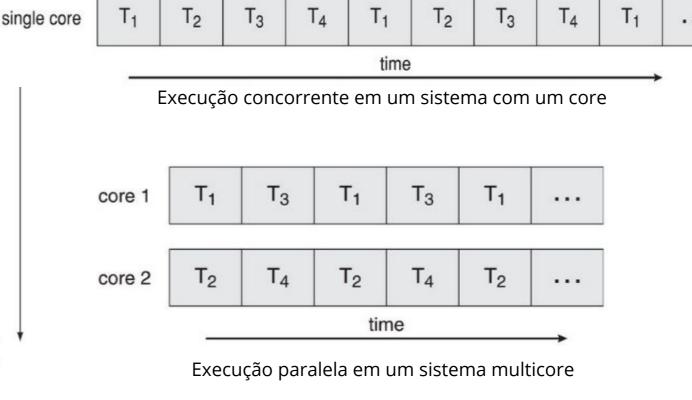
Multitarefa (*multitasking*, timesharing)

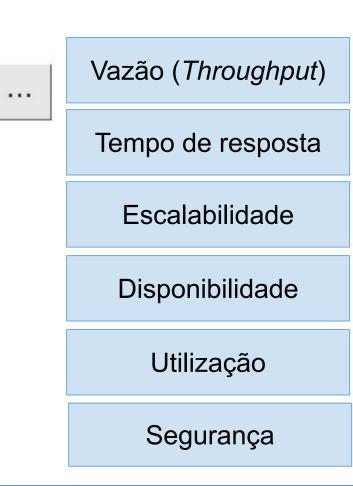
- A capacidade e o tempo de processamento da máquina é dividida entre múltiplos usuários Um usuário não nota a presença do outro

Características e Avaliação do Sistema de Computação



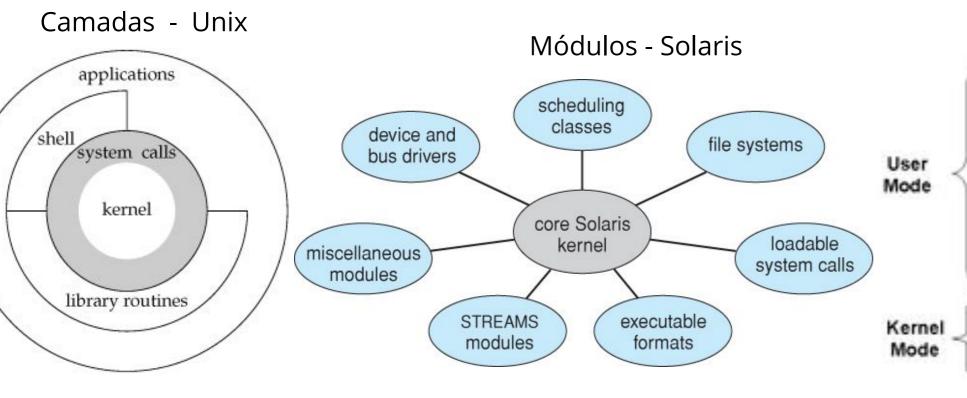


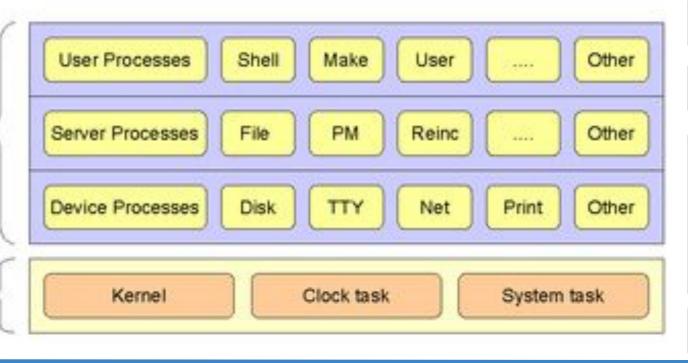




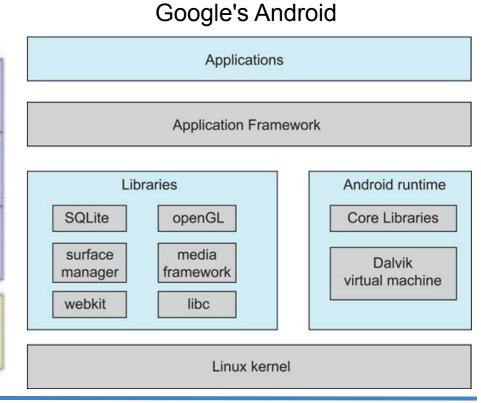
Estrutura de Sistemas Operacionais

Andrew Tanenbaum versus Linus Torvalds





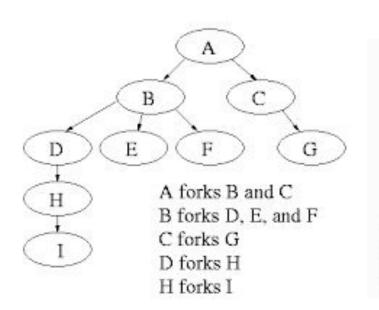
Microkernel - Minix



Gerenciamento de Processos

"Programa": entidade passiva, arquivo no disco

"Processo": entidade ativa, solicita e usa recursos do computador





- O processo bloqueia aguardando uma entrada 2. O escalonador seleciona outro processo O escalonador seleciona esse processo
- 4. A entrada torna-se disponível

0

max nome registradores stack PID gerais owner (UID) prioridade de registrador PC execução data/hora Contexto de Contexto de de criação Hardware registrador SP tempo de processador heap quotas egistrador de status privilégios data Espaço de Endereçamento text

endereços de memória

principal alocados

Escalonamento

Escalonamento de longo Prazo

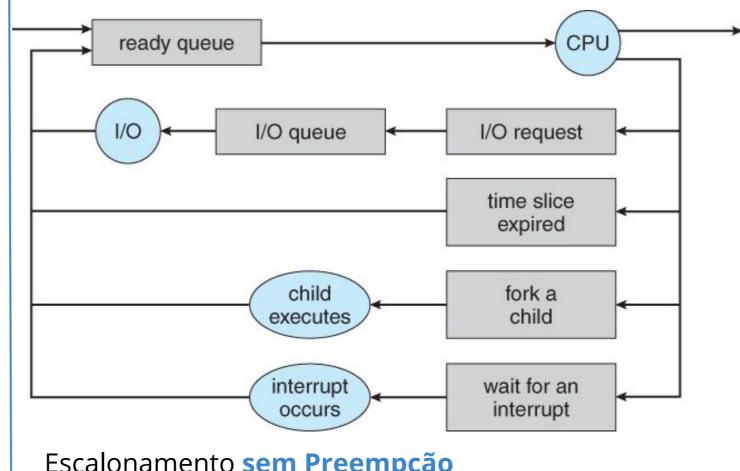
- Aloca processos na memória
- Faz um mix de processos *I/O-intensive* e *CPU-intensive*
- Busca balancear o uso dos recursos

Escalonamento de curto Prazo

- Aloca processos na CPU
- Busca evitar ociosidade da CPU

Quatro eventos originam uma decisão de escalonamento de curto prazo

- 1) Um processo passa do estado "Em execução" para o estado de "Em espera" ("Bloqueado")
- Um processo passa do estado "Em execução" para o estado "Pronto"
- Um processo passa do estado "Em espera" ("Bloqueado") para o estado "Pronto"
- Um processo termina



Escalonamento sem Preempção Escalonamento com Preempção

Políticas clássicas

First-come, first-served (FCFS)

Processos executados na ordem de chegada

Shortest Job first (SJF)

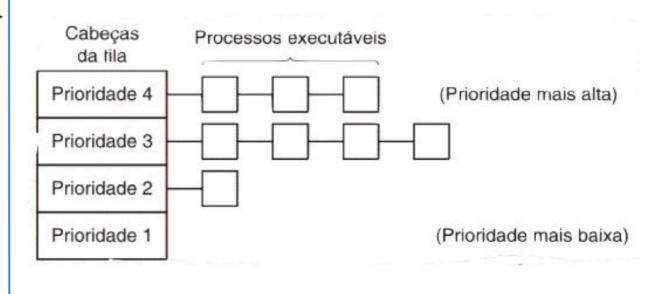
- O processo mais curto executa primeiro
- Gera o menor tempo de resposta, mas requer informação difícil de se obter

Round-Robin (RR)

- Quantum de CPU
- Ordem de chegada, com fila circular

Prioridades

- O processo de maior prioridade executa primeiro
- Pode haver vários níveis de prioridade



Tempo médio de espera de 4 processos (1, 2, 3 e 4) executados usando uma dada política

$$T_w = \frac{t_w(t_1) + t_w(t_2) + t_w(t_3) + t_w(t_4)}{4}$$

Lado A Versão 1/2020.1

Cartão de Suporte: Sistemas Operacionais (SO)

PUC Minas

Prof. Lesandro Ponciano - lesandrop@pucminas.br **Engenharia de Software**

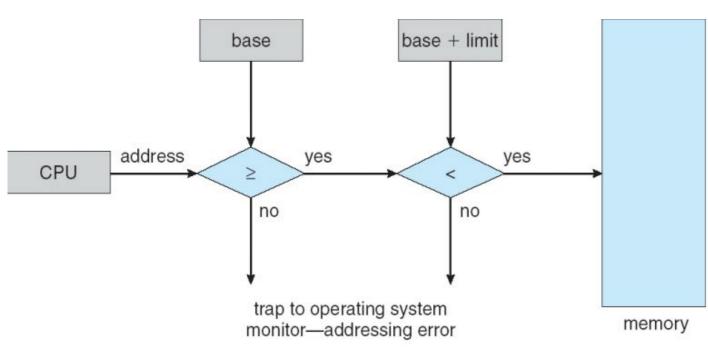
Instituto de Ciências Exatas e Informática

Gerenciamento da Memória

- Memória lógica versus Memória física
- Vinculação de Endereços
- Fragmentação da memória física: interna e externa

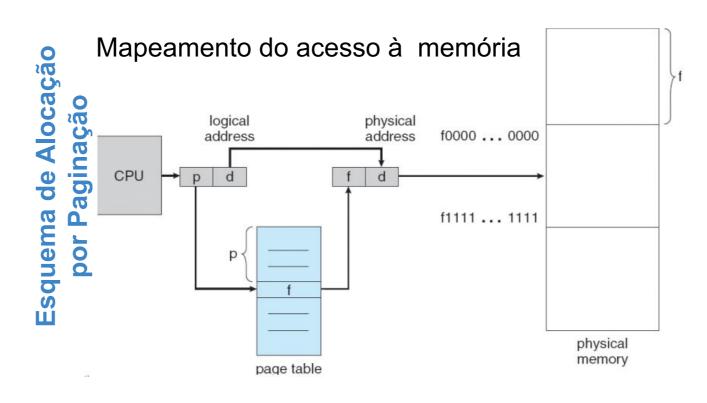
Esquemas de Alocação da Memória Contígua

- 1. Alocação particionada estática
- Memória dividida em partições de tamanho e quantidade fixos
- 2. Alocação particionada dinâmica
- Não há partições fixas

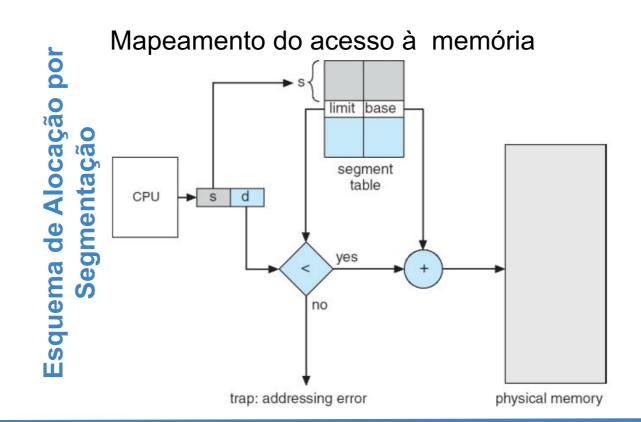


Limites de um processo é dado por: [Base, base+limite] Estratégias de seleção de uma brecha livre

- Primeiro apto (first-fit)
- Mais apto (best-fit)
- Menos apto (worst-fit)



Encontrar uma página na memória física: (BlockInPageTable*PageSize)+(Logic%PageSize)



Memória Virtual Página real 0 Página virtual 0 Página real 1 Página virtual 1 Tabela de Página virtual 2 Página real R

MEMÓRIA VIRTUAL

Estratégias de Substituição de Páginas

Página virtual V

- Primeiro a entrar, primeiro a sair (FIFO)
- Algoritmo ótimo de substituição de páginas(OPT)
- Menos Recentemente Usado (LRU)
- Menos frequentemente usado (LFU)
- Mais frequentemente usado (MFU) Substituição local versus substituição global
- Alocação igual versus alocação proporcional
- Problema da Atividade Improdutiva (thrashing)

Gerenciamento de Entrada/Saída (E/S) - Input/Output (I/O) - e de Armazenamento

Controlador de Dispositivo finalizou sua tarefa interrupção CPU 3. CPU confirma a interrupção Disco Teclado Relógio Controlador mpressora despacha a interrupção Barramento Operações de E/S Independente Sstema SOFTWARE do dispositivo de Arquivos Subsistema de E/S Device Drivers Dependente do dispositivo

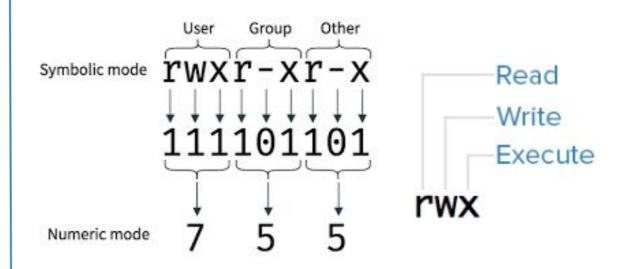
Controladores

Dispositivos de E/S

Métodos de acesso a arquivos

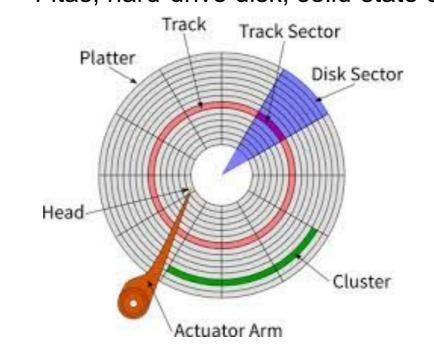
- Acesso sequencial; Acesso direto; Acesso baseado em índice

Access control list (ACL)



Dispositivos de armazenamento de massa

Fitas, hard-drive disk, solid-state disk



Algoritmo de escalonamento do braço do disco

thread do usuário

- First Come, First Served (FCFS)
- Shortest-seek-time-first (SSTF)
- SCAN
- C-SCAN
- C-LOOK

Estratégias de implementação de diretórios

- Lista linear
- Tabela com Hash

Métodos de alocação de arquivos

- Alocação contígua
- Alocação encadeada
- Alocação Indexada

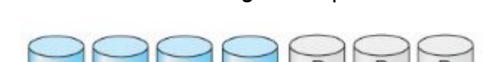
Métodos de gerenciamento de espaço livre

- Vetor de Bits Lista Encadeada
- Agrupamento
- Contagem
- Falhas temporárias e falhas permanentes
- Polling e Interrupções
- Cache, Buffer e Spool

Confiabilidade (redundância) e Desempenho (paralelismo)



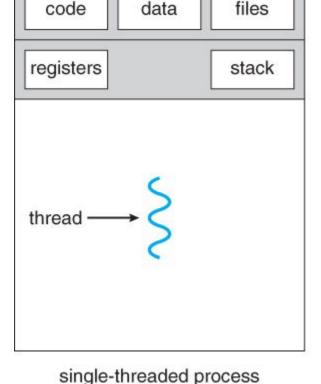




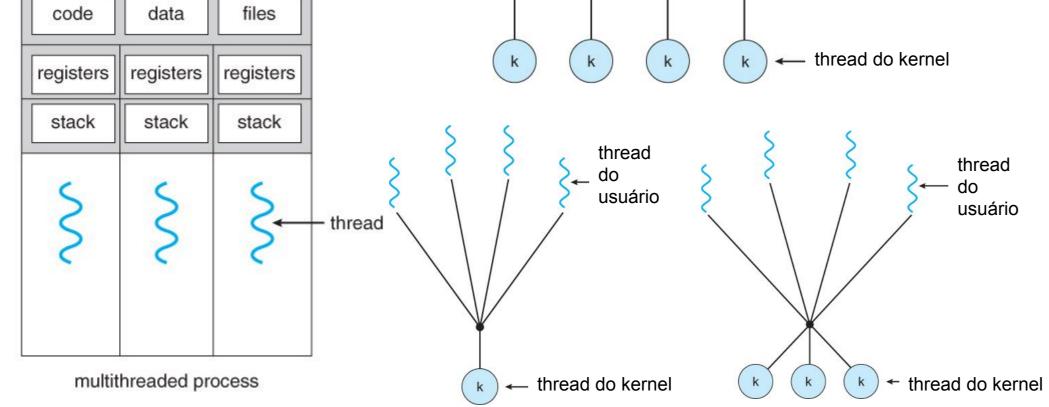


RAID 3 - Bit de paridade para os dados em cada setor

Concorrência data files code data files



HARDWARE



Inter-process communication (IPC) - Variável (memória) compartilhada

- Troca de mensagens

Seção crítica (ou região crítica), pode levar a condição de corrida (ou de disputa), que pode ser resolvida com exclusão mútua.

Formas de sincronização (implementar exclusão mútua)

- Solução de Peterson
- **Monitores**
- Instrução TSL (Test and Set Lock) Semáforos (Down/Wait ou Up/Signal)

Problemas que podem ocorrer a partir da sincronização

- Inanição (Starvation)
- Impasse (deadlock): espera circular, exclusão mútua, não preempção posse e espera

Considerações

Versão 1/2020.1

Este cartão é um resumo de alguns dos tópicos abordados na disciplina SO lecionada na PUC Minas. Trata-se de um material complementar e de consulta rápida durante as aulas. Não pode e não deve ser usado como única fonte de estudo para as avaliações da disciplina. Não pode ser usado durante avaliações sem consulta.

Referências

- Silberschatz, A., Galvin, P. B., & Gagne, G. Fundamentos de Sistemas Operacionais. LTC. 2013
- Tanenbaum, Andrew S.; Bos, Herbert. Sistemas operacionais modernos. Pearson. 2016
- Machado, Francis B. Arquitetura de sistemas operacionais. 5. Rio de Janeiro LTC 2013
- Tanenbaum, Andrew S.; Woodhull, Albert S. Sistemas operacionais : projetos e implementação: o livro do Minix. Porto Alegre, RS: Bookman, 2008

Memória Principal

Memória Secundária