Marisangila Alves, MSc

marisangila.alves@udesc.br marisangila.com.br



Universidade do Estado de Santa Catarina

2025/2

JOINVILLE
CENTRO DE CIÊNCIAS
TECNOLÓGICAS

UDESC UNIVERSIDADE

DO ESTADO DE

Sistemas Operacionais

Sumário

- 1 Introdução
- 2 Objetivos
- 3 Categorização
- 4 GUI vs CLI

- 5 Gerenciamento de Recursos
- 6 Estrutura
- 7 Arquitetura
- 8 Bibliografia



O que é um sistema operacional?

Sua função é fornecer aos programas do usuário um modelo do computador melhor, mais simples e mais limpo, assim como lidar com o gerenciamento de todos os recursos.

(TANENBAUM, 2010)

O sistema operacional é uma camada de software entre o hardware e os programas que executam tarefas para os usuários.

(OLIVEIRA; CARISSIMI; TOSCANI, 2001)

- > Em resumo, sistemas operacionais oferecem:
 - Conveniência;
 - Eficiência.
- > Tem aspectos de baixo nível (*drivers*);
- > Tem aspectos de alto nível (interface e utilitários).

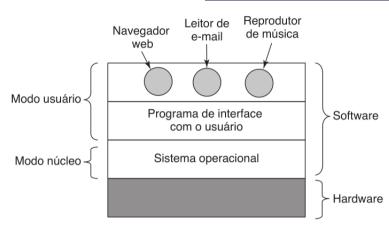


Figura 1: Sistema Operacional (TANENBAUM, 2010).

Figura 2: Estrutura de um computador.

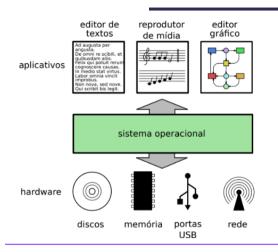


Figura 3: Estrutura de um computador (Maziero, 2019).

Objetivos

> Abstração de recursos

- >>> Prover interfaces de acesso aos dispositivos.
- >>> Tornar os aplicativos independentes do hardware.
- Definir interfaces de acesso homogêneas para dispositivos com tecnologias distintas.

Exemplo: Abrir um arquivo.

- Verificar se os parâmetros informados estão corretos (nome do arquivo, identificador do disco, buffer de leitura, etc.);
 - Verificar se o disco está disponível;
- 3 Ligar o motor do disco e aguardar atingir a velocidade de rotação correta;
- 4 Posicionar a cabeça de leitura sobre a trilha onde está a tabela de diretório;
- 5 Ler a tabela de diretório e localizar o arquivo ou subdiretório desejado;
- Mover a cabeça de leitura para a posição do bloco inicial do arquivo;
- Ler o bloco inicial do arquivo e depositá-lo em um buffer de memória.



Figura 4: HD (Maziero, 2019).

Código 1: Exemplo fopen() em Linguagem C.

> Gerencimento de recursos

- >>> Prover interfaces de acesso aos dispositivos.
- >>> Tornar os aplicativos independentes do hardware.
- Definir interfaces de acesso homogêneas para dispositivos com tecnologias distintas.

Exemplo: Gerenciar Fila de Impressão.

- A impressora é um recurso cujo acesso deve ser efetuado de forma mutuamente exclusiva (apenas um aplicativo por vez).
- O sistema operacional resolve essa questão definindo uma fila de trabalhos a imprimir normalmente atendidos de forma seguencial (FIFO).

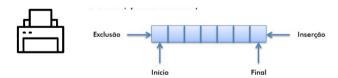


Figura 5: Fila de Impressão.

Nota:

Em resumo: Um sistema operacional objetiva abstrair o acesso e o gerenciamento dos recursos de hardware.

Oferece aos aplicativos um ambiente onde eles podem usar esses recursos através de interfaces fáceis de usar, sem precisar se preocupar com detalhes técnicos e minimizando conflitos no uso do hardware.

Categorização

Tipos de Servico I

Sistemas Operacional Batch

> Sistemas Operacionais de lotes (batch):

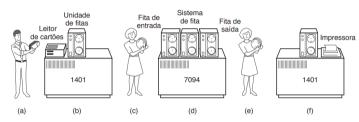
- >> Trabalham "por lote".
- Não há interferência do usuário durante a execução.
- Programas e dados eram colocados em uma fila para execução.
- O processador processava os programas sem interação com os usuários.
- Isso permitia um alto grau de utilização do sistema.

> Aplicação Atual:

>>> Conceito ainda é usado em sistemas que processam tarefas sem interação direta com os usuários.

Tipos de Servico II

Sistemas Operacional Batch



- (a) Programadores levavam cartões para o 1401.
- (b) O 1401 lia o lote de tarefas em uma fita.
- (c) O operador levava a fita de entrada para o 7094.
- (d) O 7094 executava o processamento.
- (e) O operador levava a fita de saída para o 1401.
- (f) O 1401 imprimia as saídas.

Figura 6: Sistema de Lote antigo (TANENBAUM, 2010).

© 2025 ALVES, M.

Tipos de Serviço III

Sistemas Operacional Batch



Figura 7: IBM 7094 OS/360.

Tipos de Serviço

Sistemas Operacional Multitarefas

- Sistemas Operacionais de tempo compartilhado (time-sharing) ou multitarefas:
 - >> Sistemas que permitem que múltiplos usuários compartilhem o tempo de um único processador (multiprogramação).
 - >> Usuários podem interagir com o sistema em tempo real.
 - >>> O número de tarefas processadas por unidade de tempo é mais baixo.
 - >>> Recursos de hardware, como CPU e memória, são compartilhados entre os usuários e as tarefas.

Tipos de Serviço I

Sistemas Operacional de Tempo Real

> Sistemas Operacionais de tempo real (real-time):

- >>> Sistemas que garantem resposta a eventos dentro de um prazo específico.
- >> Sistemas dedicados.
- >> Devem atender requisitos de tempo.
- >> Alta disponibilidade e robustez.

Exemplos de Aplicações:

- >> Sistemas de controle de processos industriais.
- >> Sistemas de navegação e controle de aeronaves.
- Sistemas de controle de veículos autônomos.
- Sistemas de comunicação em tempo real.

Tipos de Servico II

Sistemas Operacional de Tempo Real

Atenção!

- Enquanto todos os sistemas de tempo real podem ser considerados embarcados se forem projetados para um dispositivo específico, nem todos os sistemas embarcados são sistemas de tempo real.
- >> O foco principal de um sistema embarcado é a especialização e integração, enquanto o foco de um sistema de tempo real é garantir que as operações atendam a prazos críticos e sejam previsíveis.

- Sistema de Mono usuário:
 - >> Apenas um usuário pode utilizar todo o sistema de cada vez.
- Sistema Multi-usuário:
 - >>> Vários usuários podem acessar e utilizar o sistema de forma compartilhada ao mesmo tempo.

Sistema Operacional de Rede

> Sistema Operacional de Rede:

- >>> Oferece acesso a recursos localizados em outros computadores da rede (ex: arquivos e impressoras).
- Disponibiliza recursos locais para outros computadores de forma controlada.
- A maioria dos sistemas operacionais atuais oferece esse tipo de funcionalidade.

Tipos

Sistema Operacional Distribuído

Sistema Operacional Distribuído:

- Recursos de cada computador são disponíveis a todos na rede de forma transparente.
- Usuários interagem com a aplicação sem saber onde ela está executando ou armazenando dados.

Exemplos:

- >> Apache Hadoop: Framework para processamento distribuído de grandes volumes de dados em ambientes de cluster.
- >> Sistemas de Arquivos Distribuídos: Como Google File System (GFS) e Hadoop Distributed File System (HDFS), que guardam dados distribuídos e permitem acesso transparente.

Tipos

Sistema Operacional de Servidor

Servidor:

- Gestão eficiente de grandes quantidades de recursos (disco, memória, processadores).
- Imposição de prioridades e limites no uso dos recursos pelos usuários e aplicativos.
- Podem ser distribuídos, de rede e multiusuários.
 - É comum não contar com interface gráfica.

Tipos

Sistema Operacional de Desktop

Desktop:

- >> Atendimento ao usuário doméstico e corporativo para atividades cotidianas.
- Geralmente tem interface gráfica.
- » Suporte à interatividade e operação em rede.

Tipos

Sistema Operacional Móvel

Móvel:

- >> Usado em dispositivos pessoais compactos como smartphones e tablets.
- Geralmente sua gestão de energia é eficiente (bateria).
- Conectividade com diversos tipos de redes (Wi-Fi, GSM, Bluetooth, NFC, etc.).
- Interação com sensores variados (GPS, giroscópio, luminosidade, tela de toque, leitor de digitais, etc.).
- **Exemplos:** Android, iOS.

Tipos

Sistema Operacional Embarcado

> Embarcados:

- >> Sistemas operacionais embarcados são projetados para operar em hardware com recursos limitados de processamento, armazenamento e energia.
- >> Otimização para hardware com capacidades reduzidas.
- >>> Foco em aplicações específicas e funções dedicadas.
- >>> Muitas vezes aparecem como bibliotecas ligadas ao programa durante a compilação.

> Exemplos de aplicação:

- >> Automação e Controle: Sistemas de controle automotivo.
- >>> Equipamentos Eletrônicos: Leitores de DVD, TVs, fornos de microondas, centrais de alarme, impressora, entre outros.

GUI vs CLI

- > GUI (Graphical User Interface): Interface que permite ao usuário interagir com o sistema por meio de elementos gráficos como janelas, ícones e botões.
- CLI (Command-line Interface): Interface que permite ao usuário interagir com o sistema digitando comandos em texto por meio de um console ou terminal.







```
File Explorer
○ New * X □ □ □ □ □ □ □ 14 Sort * 2= View * ···
 ← → - ↑ 🛊 + Quick access
                                            6541
This PC/Deskton
V 🙀 Quáck access
   Desktop

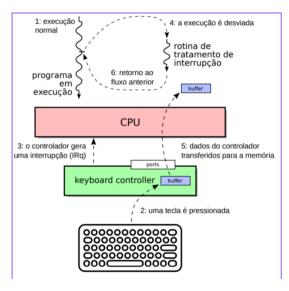
↓ Downloads

                                                ALAN DYDNES DE LARA
   🐍 Google Drive (gentributarie@gmail.com)
   Documents
                                              Dis PODestanti 541
   Pictures
   6541
   MALAN PROPERTY DE LABOR
   F Schares
                                       ∨ Becent files (20)
) A Doubles
                                           Fig. projectaniles done and
1 This PC
                                          majoraniles decudeos
v 📜 Libraries
                                          reg juntada docu
 ) I Documents
                                          PETICAG 01.deck
 > Q Music
                                          aut 01 have
 ) B Seture
                                             EMAILS and
 > II Videos
a sectional Drive (D1)
                                          mai07.htm
                                          email06.htm
> See Naturals
                                                       II A II O III O III O III O III
```



Gerenciamento de Recursos

Σ̈́



- O processador está executando um processo qualquer (em outras palavras, um fluxo de execução);
- 2 Um pacote vindo da rede é recebido pela placa Ethernet;
- O controlador Ethernet envia uma solicitação de interrupção (IRQ) ao processador;

- O processamento é desviado do programa em execução para a rotina de tratamento da interrupção;
- A rotina de tratamento é executada para interagir com o controlador de rede (via barramentos de dados e de endereços) para transferir os dados do pacote de rede do controlador para a memória;
- 6 A rotina de tratamento da interrupção é finalizada e o processador retorna à execução do programa que havia sido interrompido.

- vmstat 1
- ~ cat /proc/interrupts

- > Nível Núcleo: Também chamado de nível supervisor ou kernel space, onde todas as funcionalidades do processador estão acessíveis e o processador opera durante a inicialização do computador.
- Nível Usuário: Também conhecido como userspace, permite apenas um subconiunto das instruções do processador e registradores, proibindo instruções "perigosas"e gerando erros se tentadas.

Níveis de Privilégio II

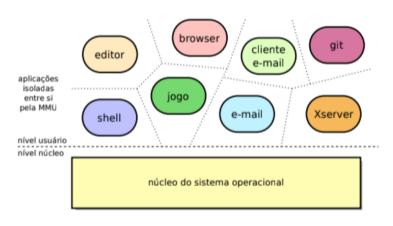
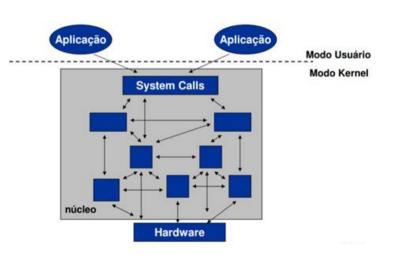


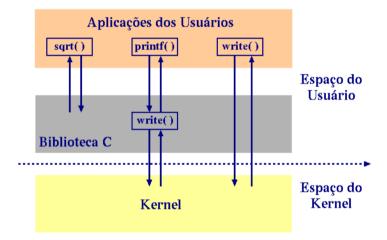
Figura 8: Níveis de Privilégio (Maziero, 2019)

Chamadas de Sistema I

- > As chamadas de sistema compõem a interface que o SO oferece às aplicações.
- > Executam no contexto do SO, usando o modo privilegiado do processador.
- > System calls (syscall) podem ser vistas como uma forma de API (Interface de Programação de Aplicações) no contexto dos sistemas operacionais.

Chamadas de Sistema II





Estrutura

- **Núcleo:** é o coração do sistema operacional, portanto, gerencia os recursos de hardware usados pelas aplicações e implementa as principais abstrações para aplicativos e programas utilitários.
- **Código de inicialização (boot code):** envolve reconhecer, testar e configurar dispositivos de hardware, além de carregar e iniciar o núcleo do sistema operacional.
- **Drivers:** são módulos de código específicos para acessar dispositivos físicos, como discos rígidos SATA, portas USB e placas gráficas. Geralmente, são fornecidos pelos fabricantes em forma compilada.
- **Programas utilitários:** são ferramentas que complementam o núcleo do sistema, facilitam tarefas como formatação de discos, configuração de dispositivos, manipulação de arquivos, e fornecem interfaces gráficas e terminais.

Estrutura II

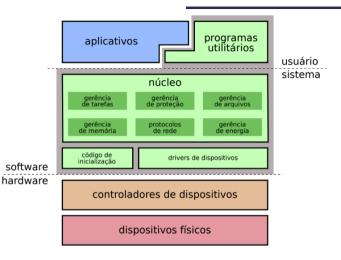
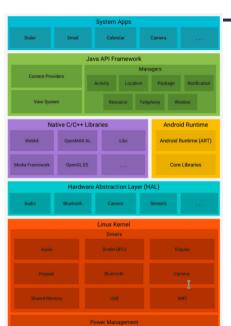


Figura 9: Estrutura báscia (Maziero, 2019).

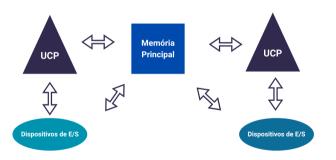
Estrutura III



Sistemas com múltiplos processadores

Sistemas fortemente acoplados:

- >> Simétricos: O SO gerencia.
- Assimétricos: Uma UCP (primária) gerencia as demais (secundárias).



Sistemas com múltiplos processadores

> Sistemas fracamente acoplados:

Vários computadores com controle independente sobre seus próprios recursos (UCP, MP e E/S) interagem entre si para executar as funções do sistema operacional ou de uma aplicação.



Arquitetura

Sistemas Operacionais I

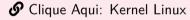
Sistemas Monolíticos

- > O sistema operacional é um "bloco maciço" de código que opera em modo núcleo, com acesso irrestrito ao hardware e memória.
- > Componentes internos interagem diretamente, sem barreiras de acesso.
- Acesso direto entre componentes e dispositivos periféricos, resultando em sistemas mais rápidos e compactos.
- > Erros em um componente podem afetar todo o sistema, levando o sistema ao colapso (travamento, reinicialização ou funcionamento errático).
- Alta interdependência entre componentes dificulta a manutenção e evolução, pois alterações em um componente podem impactar outros de forma inesperada.
- > Sistemas antigos como UNIX e MS-DOS usavam arquitetura monolítica.
- → O núcleo do Linux e o FreeBSD são monolíticos, com o Linux se tornando mais modular desde a versão 2.0.

Sistemas Operacionais II

Sistemas Monolíticos

Nota:



Sistemas Operacionais III

Sistemas Monolíticos

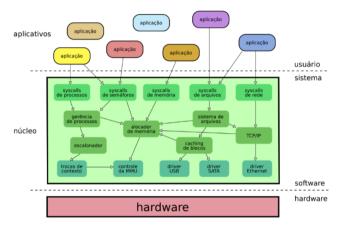


Figura 11: Sistemas Monolíticos (Maziero, 2019)

Sistemas Operacionais I

Sistemas em Camadas

- **Camada Inferior:** Realiza a interface com o hardware.
- Camadas Intermediárias: Fornecem níveis de abstracão e gerenciamento mais sofisticados
- Camada Superior: Define a interface do núcleo para as aplicações (chamadas de sistema).
- Privilégios: A camada inferior tem acesso total ao hardware, enquanto a camada superior tem acesso mais restrito.
- Modelo OSI: Amplamente adotado no domínio das redes de computadores.
- Desempenho: O empilhamento de várias camadas pode aumentar o tempo necessário para um pedido chegar ao dispositivo ou recurso, prejudicando o desempenho.
- Divisão de Funcionalidades: Nem sempre é claro como dividir funcionalidades interdependentes em camadas.

Sistemas Operacionais II

Sistemas em Camadas

Sistemas em Camadas:

- >> Exemplo:
 - Camada HAL (Hardware Abstraction Layer): Implementada no Windows NT e seus sucessores para abstração de hardware (Windows 10).
 - Minix 3, Windows 2000 e Android mostram uma organização parcial em camadas.

Arquitetura I

Sistemas de Micronúcleos

Definição e Estrutura:

- Retira do núcleo todo o código de alto nível relacionado a abstrações de recursos.
- O núcleo contém apenas o código de baixo nível necessário para interagir com o hardware e criar abstrações básicas.
- >> Código adicional é transferido para programas separados no espaço de usuário, chamados de servicos.
- >>> Essa abordagem é chamada de micronúcleo (ou [micro-kernel]).
- Cada servico pode ser desenvolvido de forma independente.
- Servicos podem ser carregados e desativados conforme a necessidade.
- Falhas em um servico afetam somente esse servico, devido ao confinamento de memória entre os servicos.
- Implementa a noção de tarefa, espaços de memória protegidos para cada aplicação, comunicação entre tarefas e operações de acesso às portas de entrada/saída.
- >>> Uso do processador e da memória, sistema de arquivos, controle de acesso e drivers são implementados fora do núcleo.

Arquitetura II

Sistemas de Micronúcleos

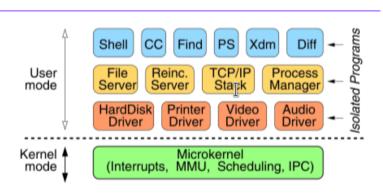


Figura 12: Minix 3 (Maziero, 2019)

Sistemas Operacionais I

Sistemas Híbridos

Os núcleos híbridos visam combinar a flexibilidade dos micronúcleos com o desempenho dos núcleos monolíticos, proporcionando uma solução equilibrada.

Sistemas de híbridos:

- Micronúcleos oferecem boa modularidade e robustez.
- Camadas: não tiveram o sucesso esperado devido ao baixo desempenho.
- Abordagem Intermediária: Combina aspectos dos núcleos monolíticos e micronúcleos.
- Influência da Arquitetura em Camadas: Núcleos híbridos frequentemente incorporam características de camadas.
- >> Windows NT iniciou com um núcleo semelhante a um micronúcleo.
- >> Apple MacOS e iOS:
 - Núcleo XNU: Uma combinação dos núcleos Mach (micronúcleo) e FreeBSD (monolítico).

Sistemas Operacionais II

Sistemas Híbridos

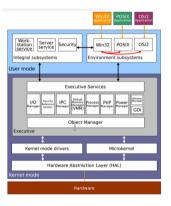


Figura 13: Windows 2000 (Maziero, 2019)

Capítulo 1 (OLIVEIRA; CARISSIMI; TOSCANI, 2001)



Bibliografia

OLIVEIRA, R. S.; CARISSIMI, A. S.; TOSCANI, S. S. Sistemas Operacionais, 2. ed. Porto Alegre: Sagra-Luzzatto, 2001.

STALLINGS, William, Operating Systems: Internals and Design Principles, 6, ed. Upper Saddle River, NJ: Prentice-Hall, 2009.

TANENBAUM, Andrew S. Sistemas Operacionais Modernos. 3. ed. São Paulo: Pearson, 2010.

SILBERSCHATZ, Abraham; GALVIN, Peter; GAGNE, Greg. Sistemas Operacionais: Conceitos e Aplicações. Rio de Janeiro: LTC, 2001.

TANENBAUM, Andrew S.; WOODHULL, Albert S. Sistemas Operacionais: Projeto e Implementação. 2. ed. Porto Alegre: Bookman, 2000.



MAZIERO, Carlos Alberto. Sistemas Operacionais: Conceitos e Mecanismos [recurso eletrônico]. Curitiba: DINF - UFPR, 2019. ISBN 978-85-7335-340-2.

Estes slides estão protegidos por uma licença Creative Commons



Este modelo foi adaptado de Maxime Chupin.

Marisangila Alves, MSc

marisangila.alves@udesc.br marisangila.com.br



UDESC UNIVERSIDADE DO ESTADO DE

JOINVILLE CENTRO DE CIÊNCIAS TECNOLÓGICAS

Universidade do Estado de Santa Catarina

2025/2

Sistemas Operacionais