Introdução a Sistemas Operacionais

Professor: Pedro Horchulhack

Agenda

- 1. Apresentação do módulo
- 2. Introdução a sistemas operacionais
- 3. Atividade

Prof. Pedro Horchulhack

Formação acadêmica

- -Bacharel em Ciência da Computação (PUCPR)
- -Mestre em Informática (PUCPR)
- Doutorando em Informática (PUCPR)

Áreas de atuação

- -Virtualização (Containers)
- -Aprendizagem de Máquina Aplicada a Cibersegurança
- -Aprendizagem de Máquina Federada
- -Sistemas Distribuidos

Organização do curso

- 1. Visão geral de sistemas operacionais
 - 1. Estrutura de um SO
 - 2. Virtualização e seus tipos
- 2. Básico de SOs baseados em Linux
- 3. Containerização e suas tecnologias
 - 1. Docker
 - 2. Kubernetes
- 4. Segurança de containers

Avaliações mensais entregues no AVA

- -Hardware e software são coisas distintas
 - "Hardware é o que chutamos. Software é o que xingamos"
- -Software intermediário

-Um SO dois principais objetivos: abstrair e gerenciar.

Abstração

- -Vamos pensar no seguinte exemplo de leitura de arquivo:
 - 1. Verificamos se os parâmetros do arquivo estão corretos (nome, descritor de arquivo, buffer de memória está disponível)
 - 2. Verificar se o disco está disponível
 - 3. Ligar o motor do disco e esperar ele atingir a velocidade correta
 - 4. Posicionar a cabeça de leitura sobre a trilha da tabela de diretórios
 - 5. Ler a tabela de diretórios e encontrar onde está o subdiretório do arquivo solicitado
 - 6. Mover a cabeça até a posição inicial do arquivo
 - 7. Ler o bloco inicial e transferi-lo ao buffer na memória

Abstração

- -Através do exemplo conseguimos identificar três coisas:
 - 1. Precisamos de uma interface mais fácil para interagir com os dados
 - 2. Precisamos de uma forma **homogênea** para acessar os dispositivos
 - 3. Tornar as aplicações **independentes** do hardware

Gerenciamento

-É comum que múltiplas aplicações interajam com muitos hardwares simultaneamente

- -Se não houver uma gestão dos recursos físicos, pode induzir erros de:
 - Disputa
 - Conflito

Gerenciamento

Exemplos:

- 1. Multiplas aplicações sobre um núcleo de CPU
- 2. Impressora

Funcionalidades

- -Gestão de CPU
- -Gestão de Memória
- -Gestão de Entrada/Saída (Dispositivos)
- -Gestão de Arquivos
- -Gestão de Segurança

- Mesmo que tenhamos diversos recursos para gerenciar, ainda temos outros que são complementares:
 - Interface gráfica
 - Fontes de energia
 - Suporte de multimídia
 - Suporte de rede

-Também podemos notar que todos os recursos operam de maneira interdependente

- -Até aqui entendemos que existem uma série de recursos para gerenciar.
 - Como?

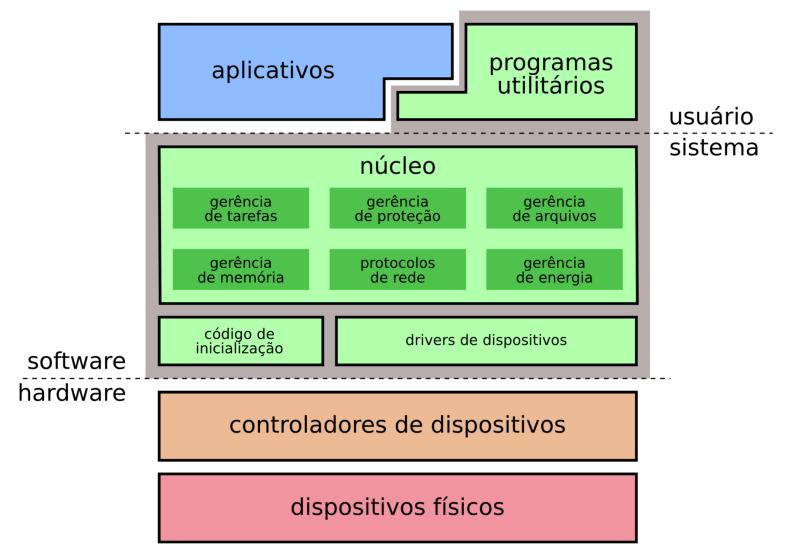
- -Através de **políticas** e **mecanismos** conseguimos estabelecer e implementar alguns critérios para o SO.
 - Políticas: regras abstratas de **como** algo deve funcionar
 - Mecanismos: **implementação** das regras

Categorias de SOs

- -Em lote (batch)
- -De rede
- Distribuídos
- Multi-usuário
- Servidores
- Desktops
- Móveis
- -Tempo-real
- -Embarcados

 -Um SO é uma composição de diversos softwares que interagem com o hardware

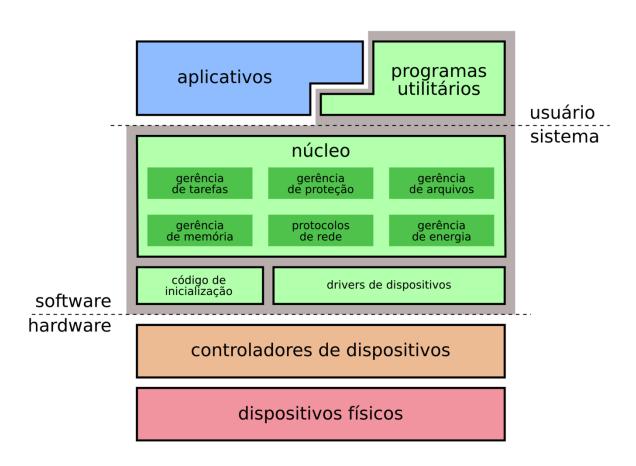
- Os componentes principais são:
 - Núcleo
 - Código de Inicialização
 - Drivers
 - Programas utilitários



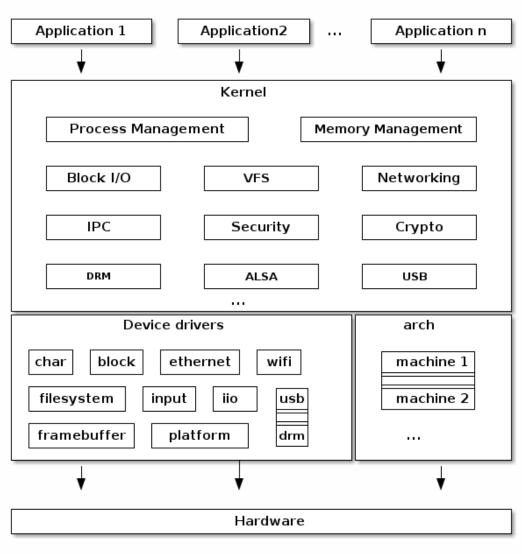
Estrutura de um SO típico (MAZIERO, p. 14, 2019).

- Modos de execução
 - Privilegiado
 - Usuário

 –É comum que SOs sigam essa estrutura, porém geralmente são bem mais complexas.

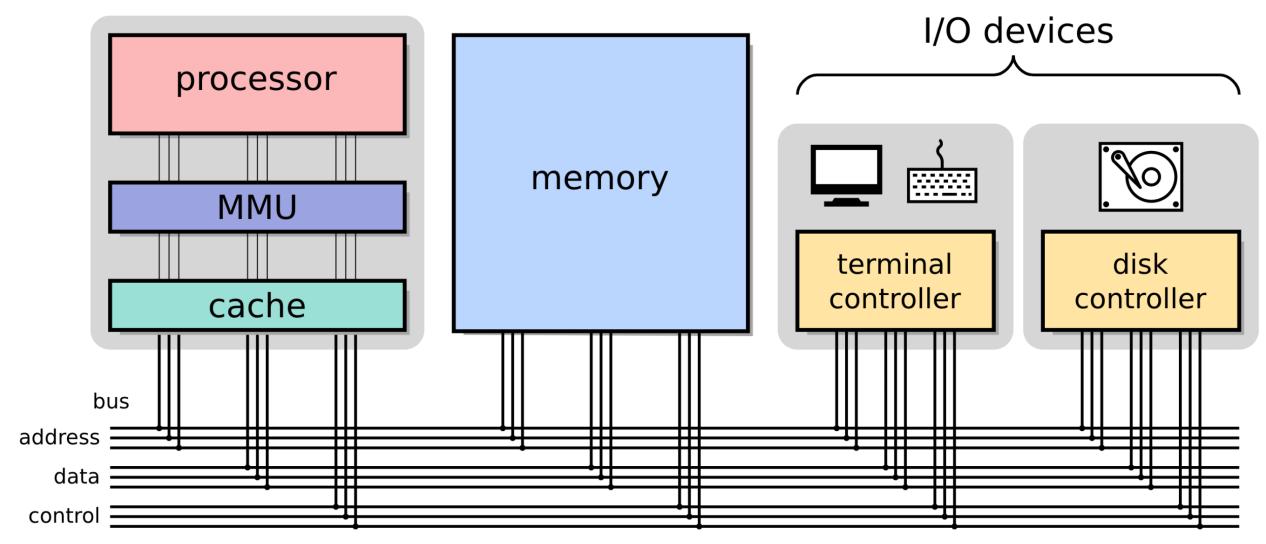


Estrutura de um SO típico (MAZIERO, p. 14, 2019).



Estrutura do kernel do Linux (LINUX, c2024)

18



Arquitetura de um computador típico (MAZIERO, p. 16, 2019).

-Quando queremos que o programa se comunique com dispositivos (entrada/saída), recorremos ao que se chama de **interrupção**.

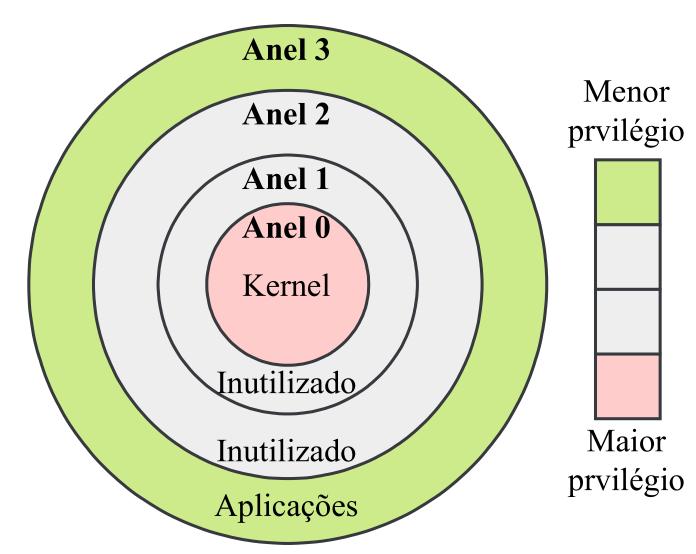
- −0 **controlador** de dispositivos pode escolher:
 - Aguardar que o processador faça uma consulta a ele para ver se uma tarefa acabou
 - Notificar o processador (interrupção, IRQ Interrupt ReQuest) através do barramento de controle

- Ao receber a notificação de interrupção o processador suspende seu fluxo de execução para atender ao dispositivo.
 - O processador desvia sua execução para um endereço pré-definido onde se encontra um interrupt handler

-Também temos a ideia de **exceções**, que são interrupções enviadas do controlador ao CPU, porém para indicar **erros** que ocorreram durante a execução

- -Se não existissem as interrupções o processador deveria verificar a todo instante se os dispositivos terminaram ou necessitam de alguma demanda.
 - O sistema fica mais lento

- Níveis de privilégio buscam separar quem pode executar operações críticas ou não
- Aplicações com acesso completo ao hardware poderia implicar em problemas de segurança
 - Facilmente contornar mecanismos de controle de acesso
- Dessa forma, processadores modernos implementam níveis de proteção de execução.



22

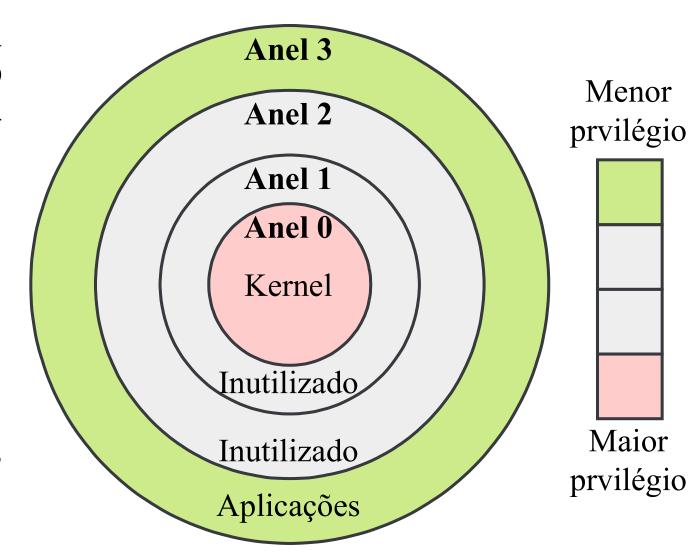
Assim, as aplicações executam tanto em modo usuário (userspace) ou em modo kernel (kernel space).

-Kernel:

Controle total do hardware

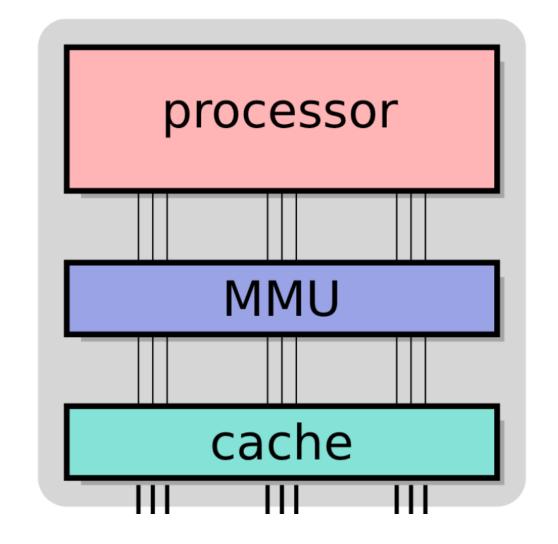
-Usuário:

- Subconjunto de instruções de kernel.
- Execução de instruções "perigosas" geram interrupções



-A unidade de gerência de memória (MMU) cria áreas exclusivas de memória para as aplicações em execução (MMU opera em modo kernel)

-Ela permite com que aplicações possuam diferentes espaços de memória, uma não interferindo na execução da outra. Permanecem **isoladas** umas das outras.



 Devido aos níveis de privilégio e a MMU, não temos como acessar as rotinas do SO diretamente

-Recorremos à **chamadas de sistema** para nos comunicarmos diretamente com o núcleo do SO

- -Essas chamadas são **funções** implementadas pelo próprio SO para que aplicações no **nível do usuário** interaja com ele
 - Acessar arquivos
 - Alocar memória
 - Acessar periféricos

 A lista de chamadas de sistema varia de um sistema para outro, fornecendo ao usuário uma Application Programming Interface (API)

- –Elas podem ser divididas em grandes áreas:
 - Gestão de processos
 - Gestão da memória
 - Gestão de arquivos
 - Comunicação
 - Gestão de dispositivos
 - Gestão do sistema

Atividade

- -Configurar máquina virtual
- -Utilizar o strace para visualizar as chamadas de sistema
- -Utilizar o ltrace para visualizar as chamadas de biblioteca

Referências

- 1. MAZIERO, Carlos A. **Sistemas operacionais: conceitos e mecanismos**. [s.l.]: Ufpr, 2019.
- 2. TANENBAUM, Andrew S.; BOS, Herbert. **Modern operating systems**. 4. ed. Boston: Prentice Hall, 2015.
- 3. LINUX. Introduction The Linux Kernel Documentation. c2024. Disponível em: https://linux-kernel-labs.github.io/refs/heads/master/lectures/intro.html. Acesso em: 02 de abril de 2024.

Contato: p.horchulhack@pucpr.br