

Sistemas Operacionais

Introdução

Prof. André D'Amato
andredamato@utfpr.edu.br

Sistemas de computação

■ Hardware

- CPU + memória + dispositivos de E/S

■ Sistemas Operacionais

■ Aplicações

- Objetivo real dos sistemas de computação
- Bancos de dados, automação, jogos, etc

■ Usuários

- Definem problemas de computação a serem resolvidos
- Pessoas, máquinas, outros computadores

Sistemas Operacionais

■ Perspectiva da máquina virtual

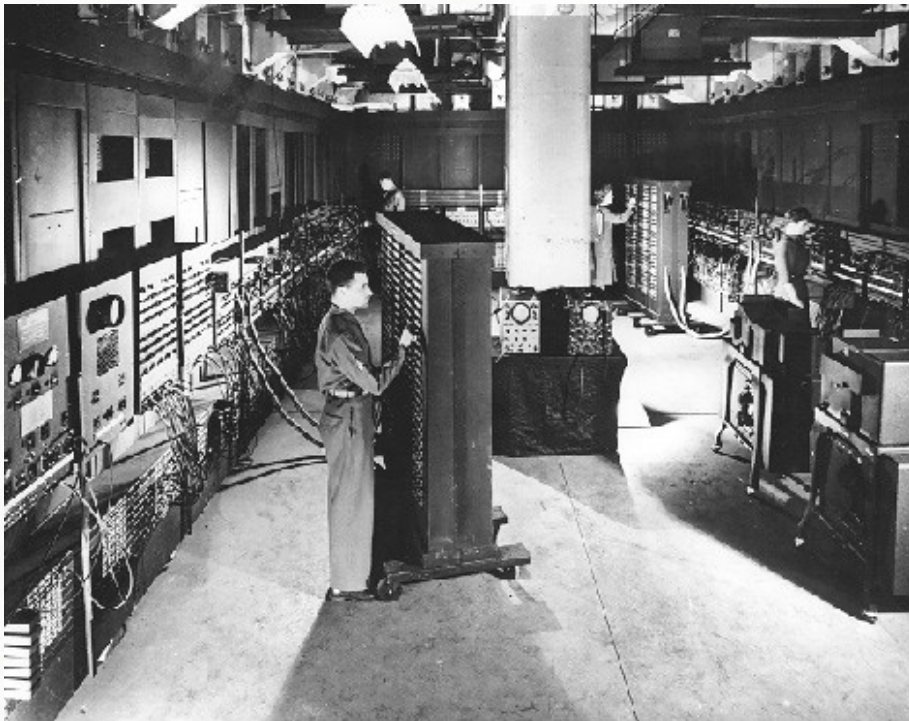
- SO estende o hardware até implementar uma interface de alto nível para aplicações

■ Perspectiva do gerenciador de recursos

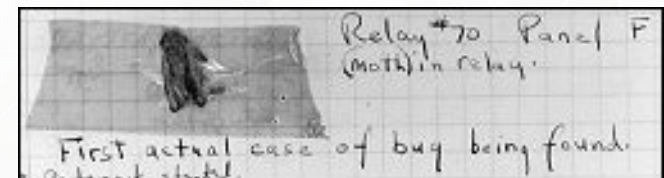
- SO gerencia os recursos do sistema (processadores, memória, discos, etc) para comodidade das aplicações

Perspectiva histórica

- Primeira geração (1945 - 1955)
 - Tubos de vácuo
 - Nenhum software
 - Operado por conexão de cabos e chaves



ENIAC (1946)



Primeiro bug 'pego' por Grace Murray Hopper, 1945.

Perspectiva histórica

■ Segunda geração (1955 - 1965)

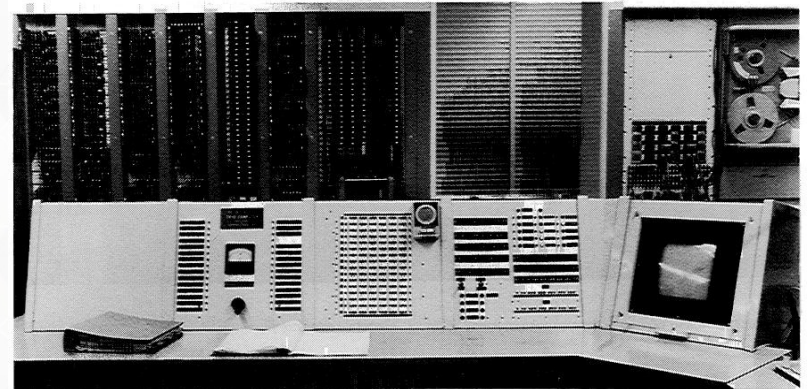
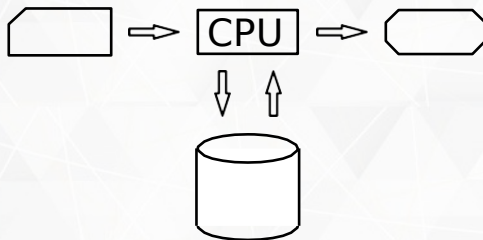
- Transistores
- Device drivers
- Primeiras linguagens de programação (Fortran)
- Monitor (leitor de cartões perfurados)



● Batch (offline)



- Spooler (*Simultaneous Peripheral Operation On-Line*)



TX-0 Computador Experimental
Transistorizado (1956)

Perspectiva histórica

- Terceira geração (1965 - 1980)
 - Circuitos Integrados (TI IC/CI)
 - Primeiro SO (IBM OS/360)
 - Multiprogramação (CPU/IO overlap)
 - Time-sharing (MIT CTSS)
 - MULTICS (MIT, BELL, GE)
 - PDP-11 (DEC)
 - UNIX (BELL)



PDP-11/20 (1970)

Perspectiva histórica

- Quarta geração (1980 - ?)
 - Microprocessador
 - MS-DOS, UNIX
 - Sistemas com rede
 - Sistemas distribuídos
 - Sistemas de tempo-real



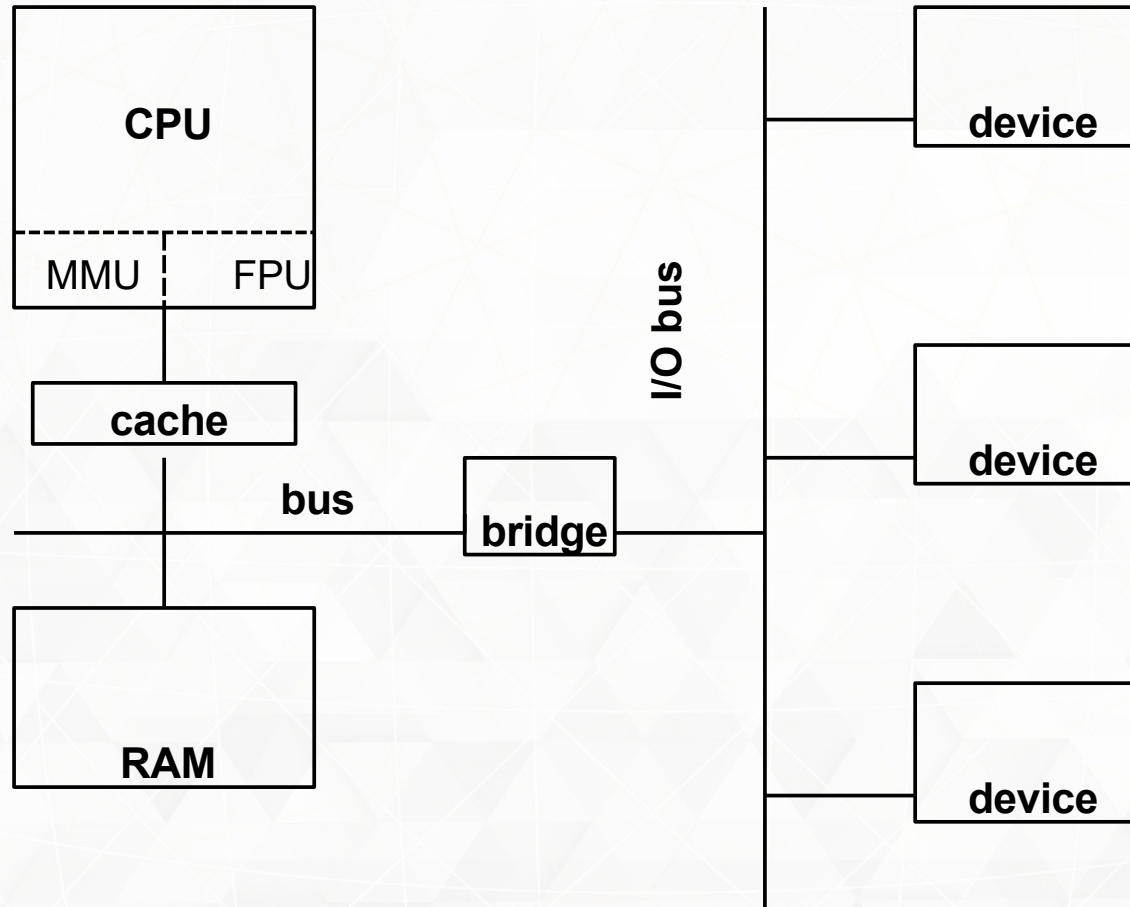
Apple MacIntosh SE/30
(1972)

Perspectiva histórica

■ Quinta geração (?)

- Hardware
 - Ubíquo!
 - Paralelo
 - Embarcado
- Software
 - Interface Homem-máquina revolucionária!
 - Inteligência artificial???
 - Nuvem

Um computador típico



Estruturas de Sistemas de Computação

■ Motivação

- Intermediar operações de CPU e E/S para melhorar performance
- Evitar interferência inter-processos

■ Interrupções

- Evita espera-ocupada (*busy-waiting*)
- Dispositivo de E/S recebe uma requisição de serviço e gera uma interrupção quando a requisição for completada
- Transparente aos processos
- Direct Memory Access (DMA)
 - Transferência de dados entre dispositivos de E/S e memória principal sem assistência da CPU

Estruturas de Sistemas de Computação

■ Proteção de recursos

- Permite ao SO definir políticas
- Violações causam uma *trap* para dentro do SO

■ CPU

- Operação em múltiplos modos
 - Modo supervisor: todas as instruções, restrito ao SO
 - Modo usuário: instruções não-privilegiadas (ex: sem E/S)
- Timer
 - Interrupções do Timer transferem controle ao SO periodicamente

■ Memória

- Memory Management Unit (MMU)
 - Isolamento do SO
 - Espaço de endereçamento separado para cada processo
 - Proteção dos registradores dos dispositivos de E/S

Serviços de sistemas operacionais

■ Gerenciamento de Processos

- Criação e destruição de processos
- Alocação e liberação de recursos
- Escalonamento de CPU (e contabilização de processos)
- Sincronização de processos
- Comunicação entre processos
- Tratamento de dead-lock

■ Gerenciamento de Memória

- Alocação e liberação de memória
- Manutenção da integridade (o que pertence a quem)
- Swapping
- Memória virtual

Serviços de sistemas operacionais

■ Gerenciamento de I/O

- Buffering/caching
- Escalonamento (e.g. disco, rede)
- Device drivers

■ Gerenciamento de arquivos

- Criação, manipulação e remoção de arquivos
- Criação, manipulação e remoção de diretórios
- Mapeamento de arquivos em discos

■ Rede

- Roteamento, acesso ao meio e segurança de mensagens
- Heterogeneidade
- Interface de usuário

Serviços de sistemas operacionais

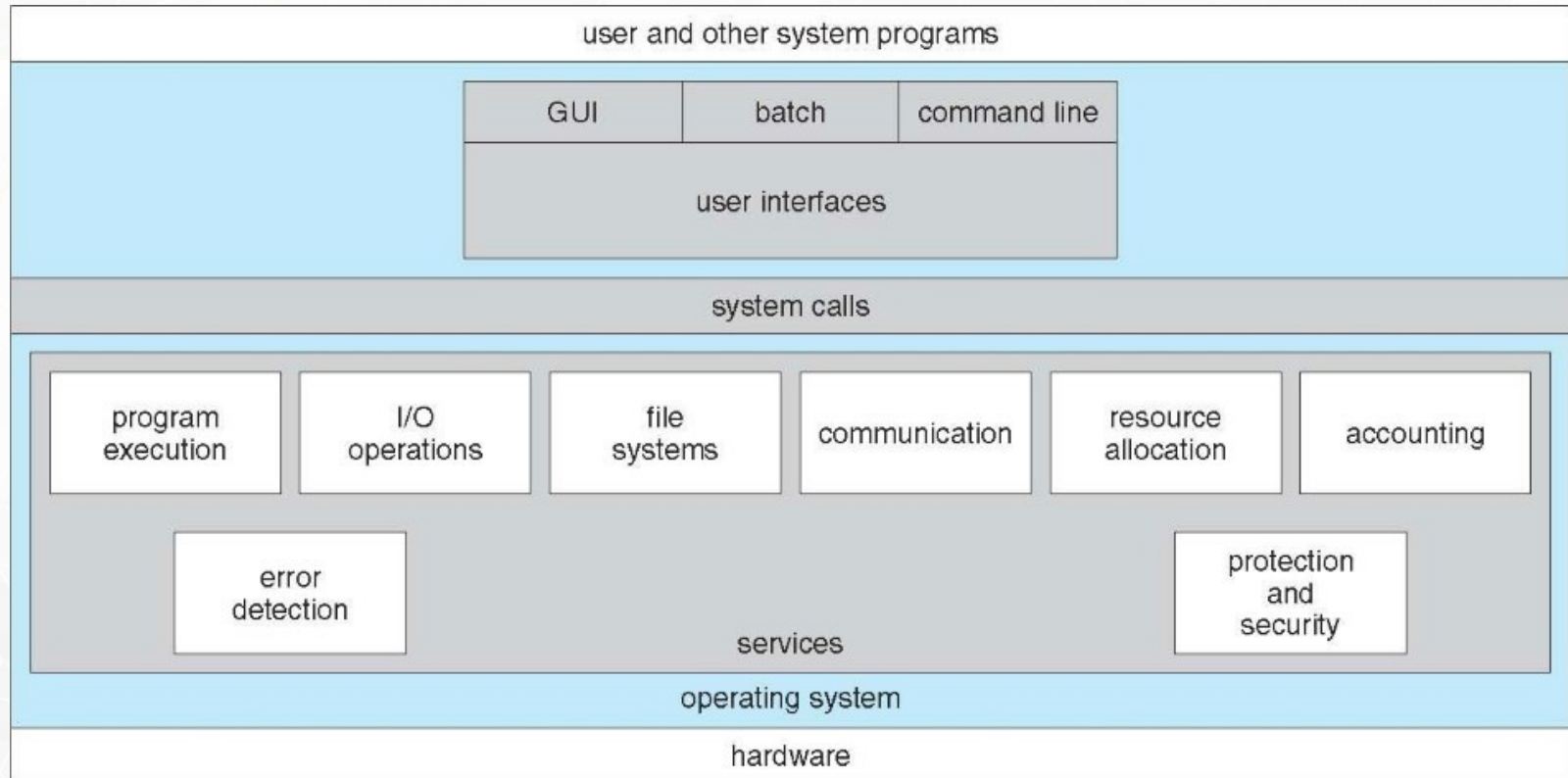
■ Proteção

- Controle de acesso aos recursos
- Logging
- Validação de procedimentos

■ Interface

- SO provê serviços para aplicações por meio de APIs (Application Program Interface)
 - Se o SO está em um domínio de proteção diferente do das aplicações (e.g. Kernel), uma system call é usada
- Interação com usuário
 - Interpretador de comandos (*shell*)
 - Interface gráfica com o usuário (GUI)

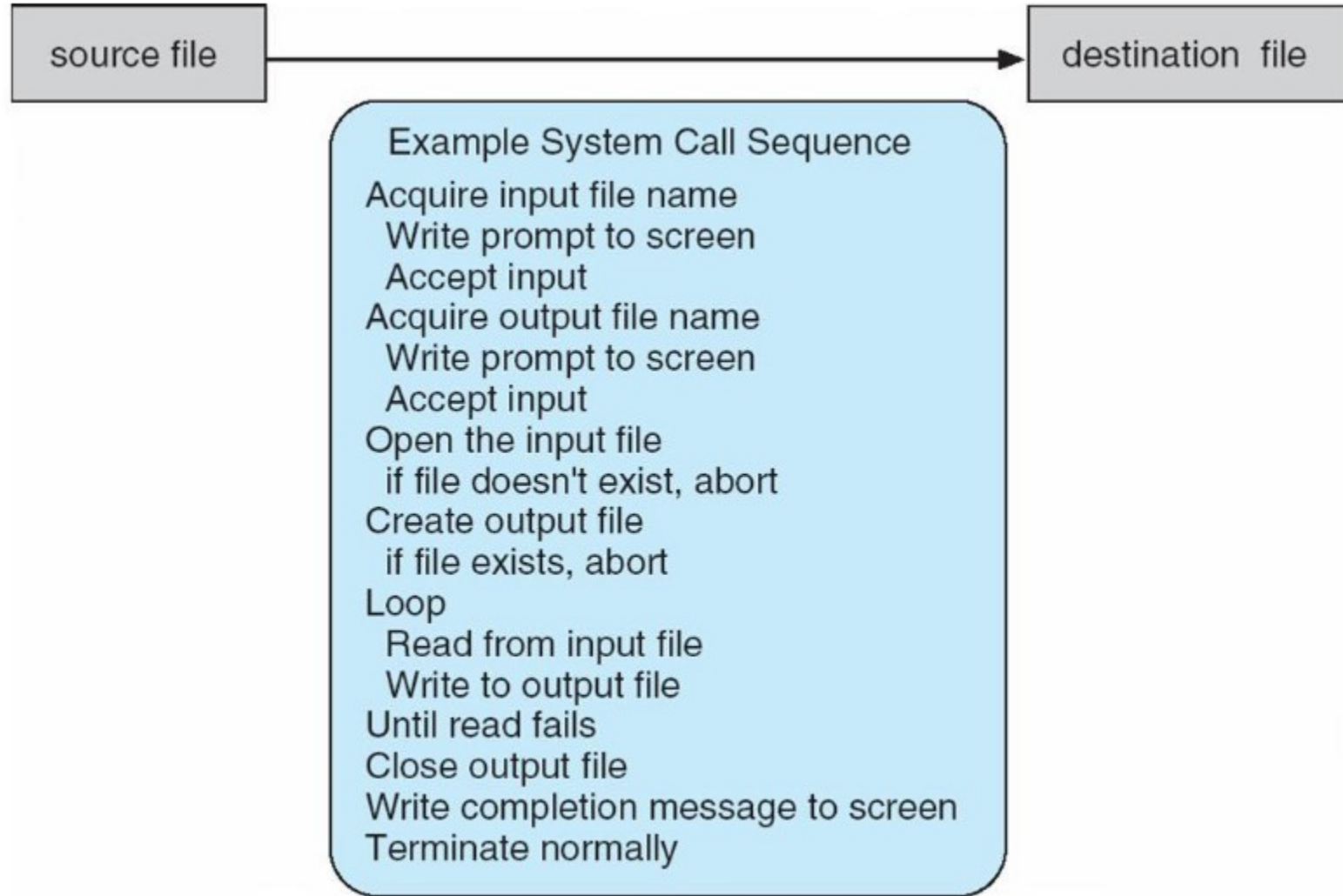
Serviços de sistemas operacionais



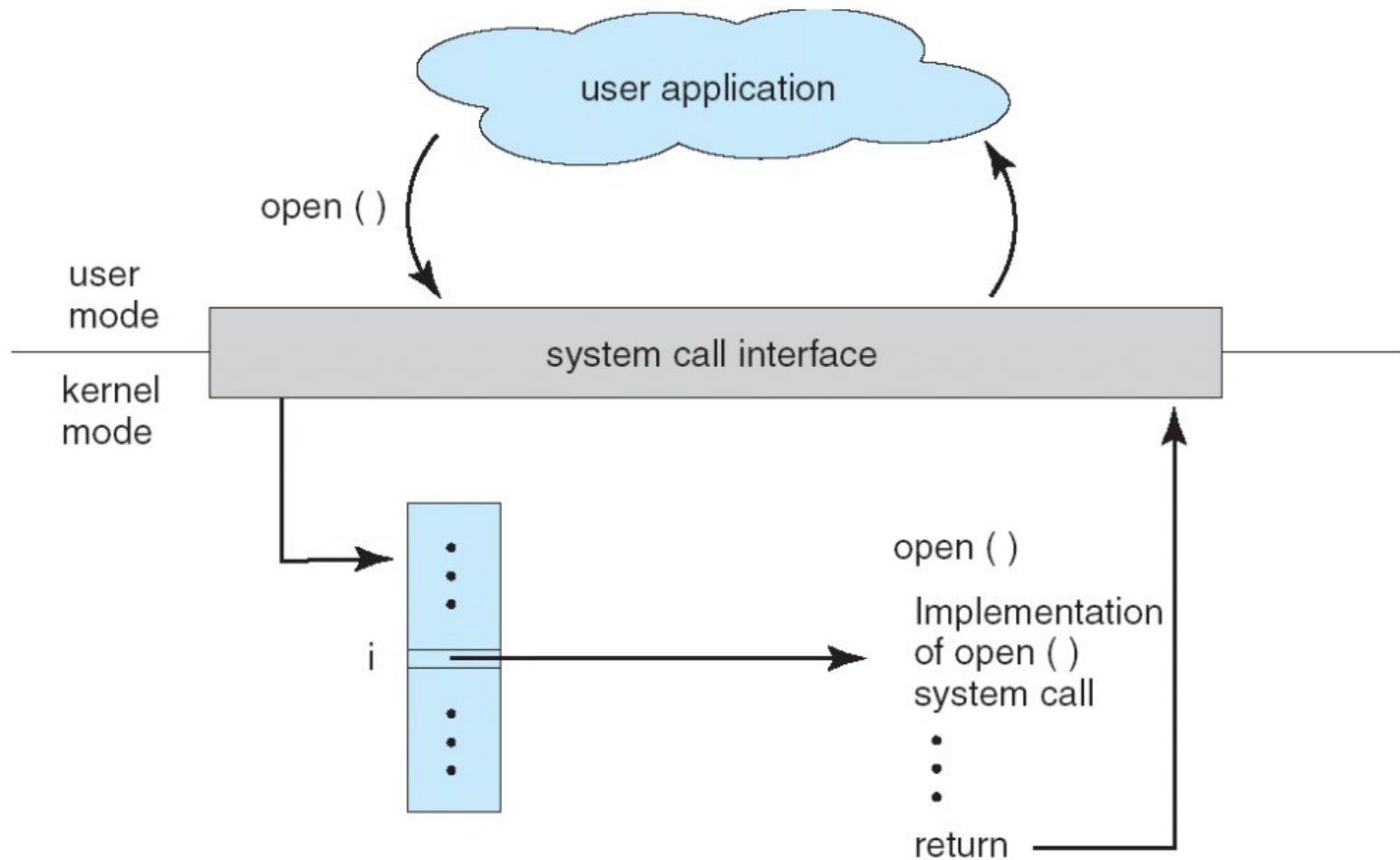
Chamadas de Sistema (*System Call*)

- Interface de programação para acesso aos serviços do SO
- Geralmente acessadas via APIs e bibliotecas
- As três mais comuns
 - Win32 (Windows)
 - POSIX (Unix, Linux, Mac OS X e similares)
 - API JAVA (JVM)
- Por que utilizar APIs ao invés das SysCall direto?

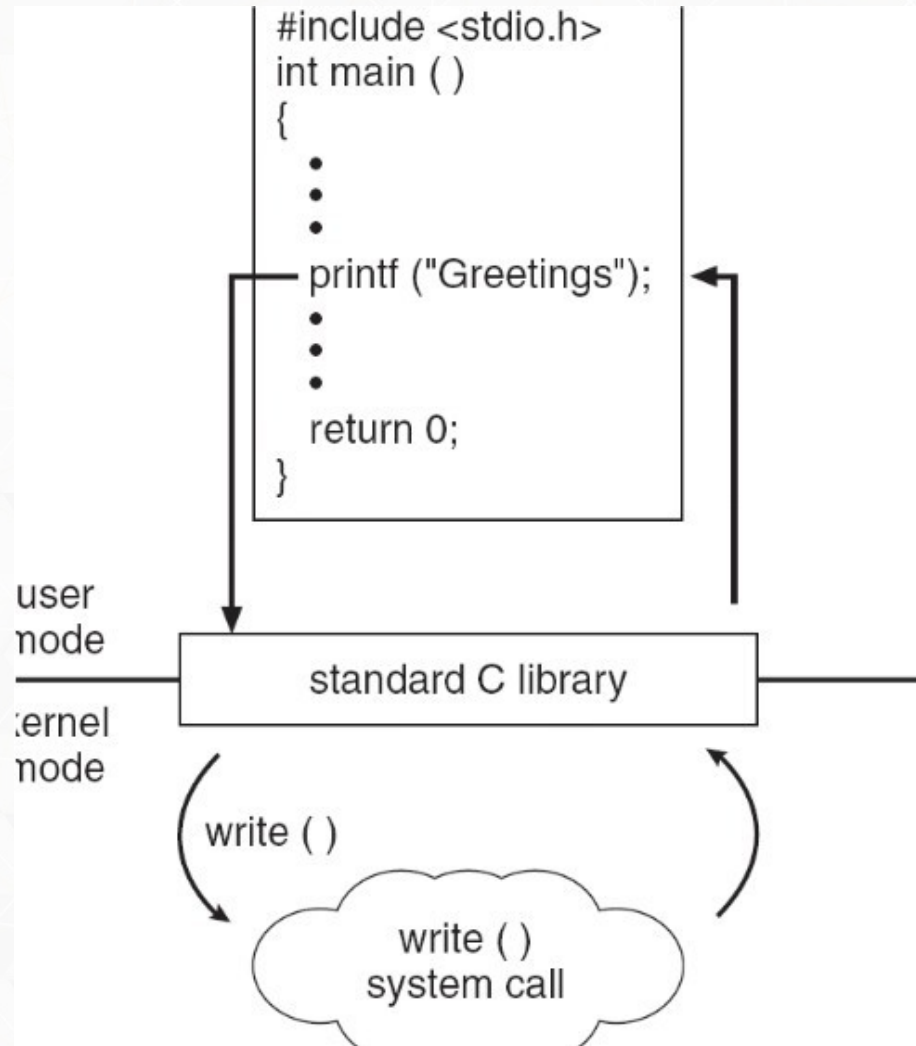
Chamadas de Sistema (*System Call*)



API – System Call

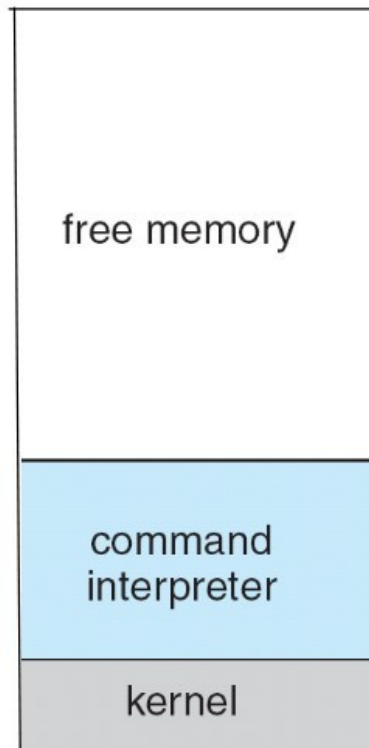


Exemplo da API em C (POSIX)

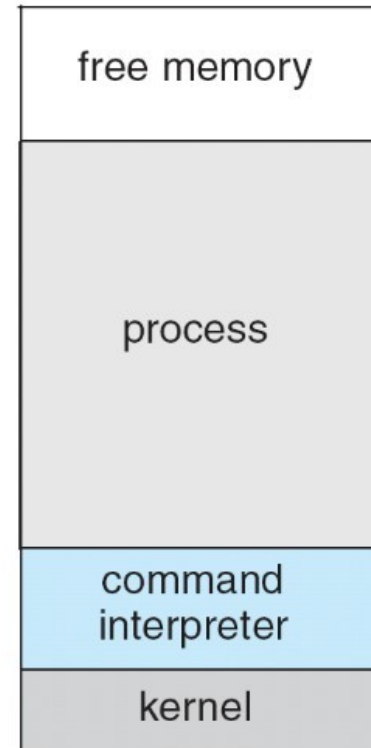


Controle de Processos

Processos no MS-DOS



(a)

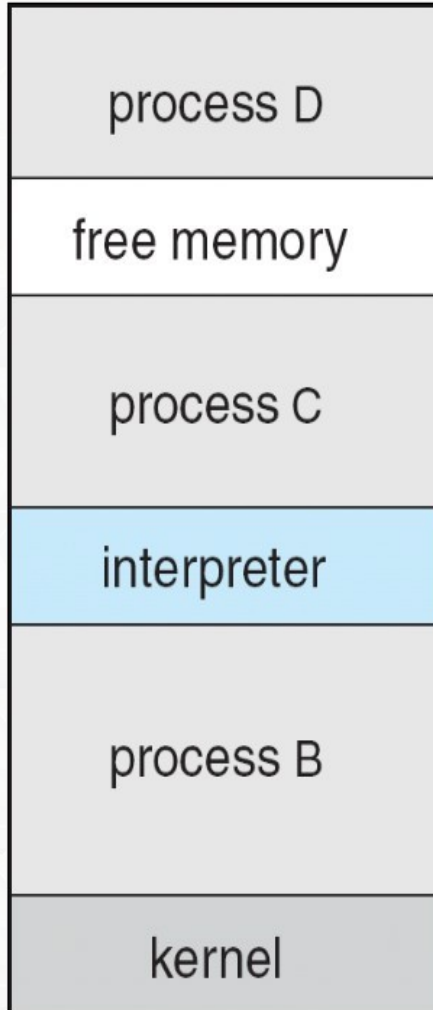


(b)

(a) Logo após o boot (b) Programa em execução

Controle de Processos

Processos no Linux



Arquiteturas de Sistemas Operacionais

■ Monolítico

- Todo SO é um único programa, complexo, responsável por todos os serviços

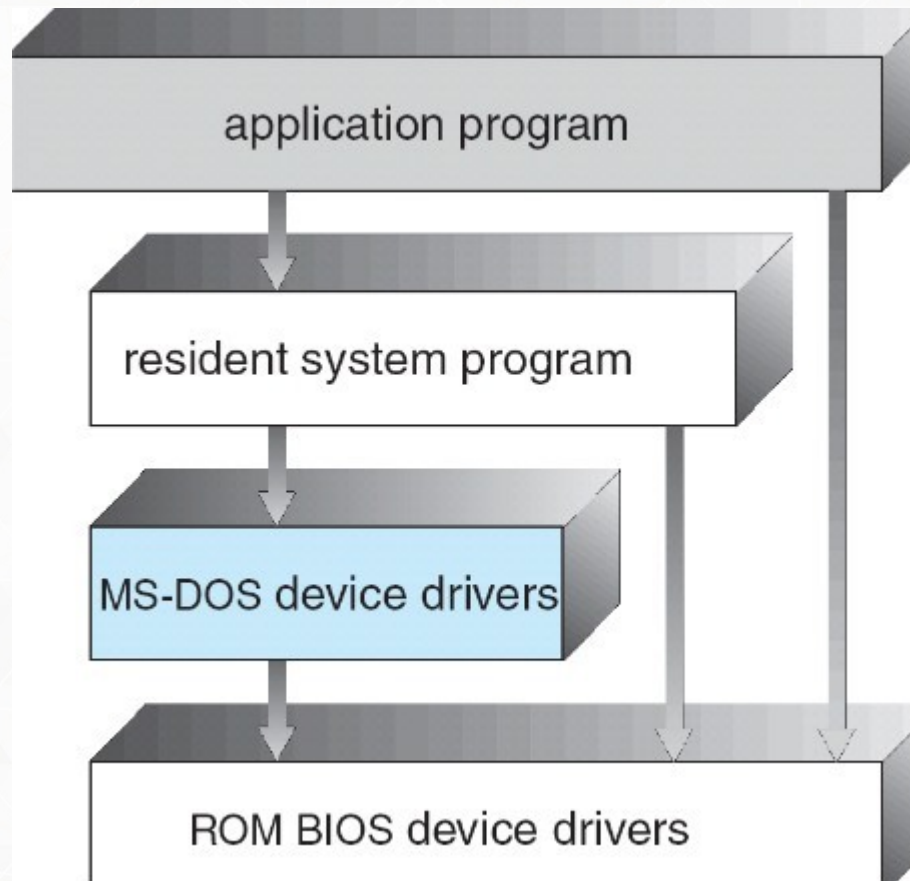
■ Máquina Virtual

- Serviços de SO são entregues como máquinas virtuais privadas para cada processo de aplicação

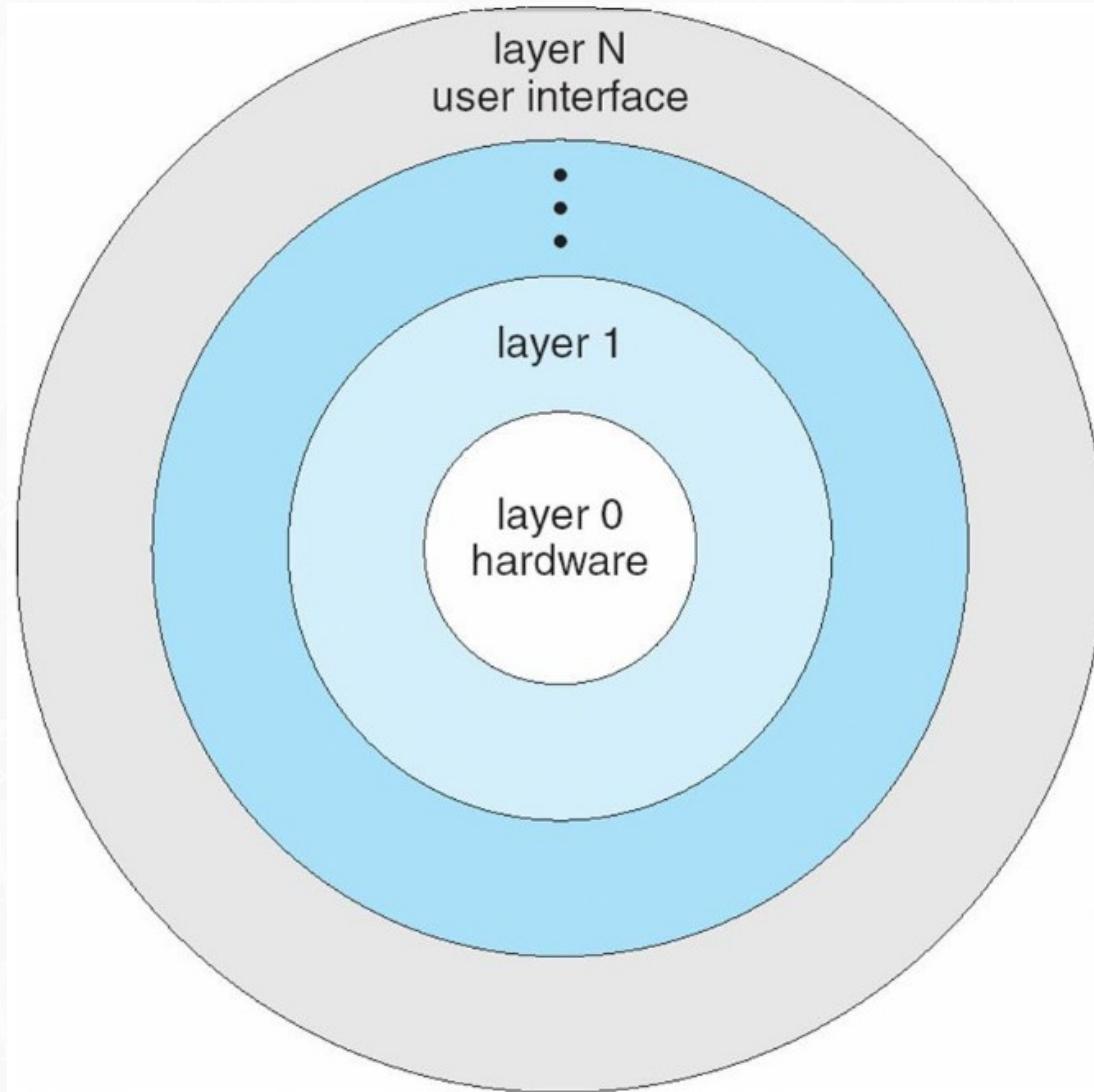
■ Kernel + servidores

- Partes cruciais do SO, responsáveis por serviços fundamentais, são mantidos em um kernel protegido
- Serviços avançados são delegados a servidores que operaram como um processo comum

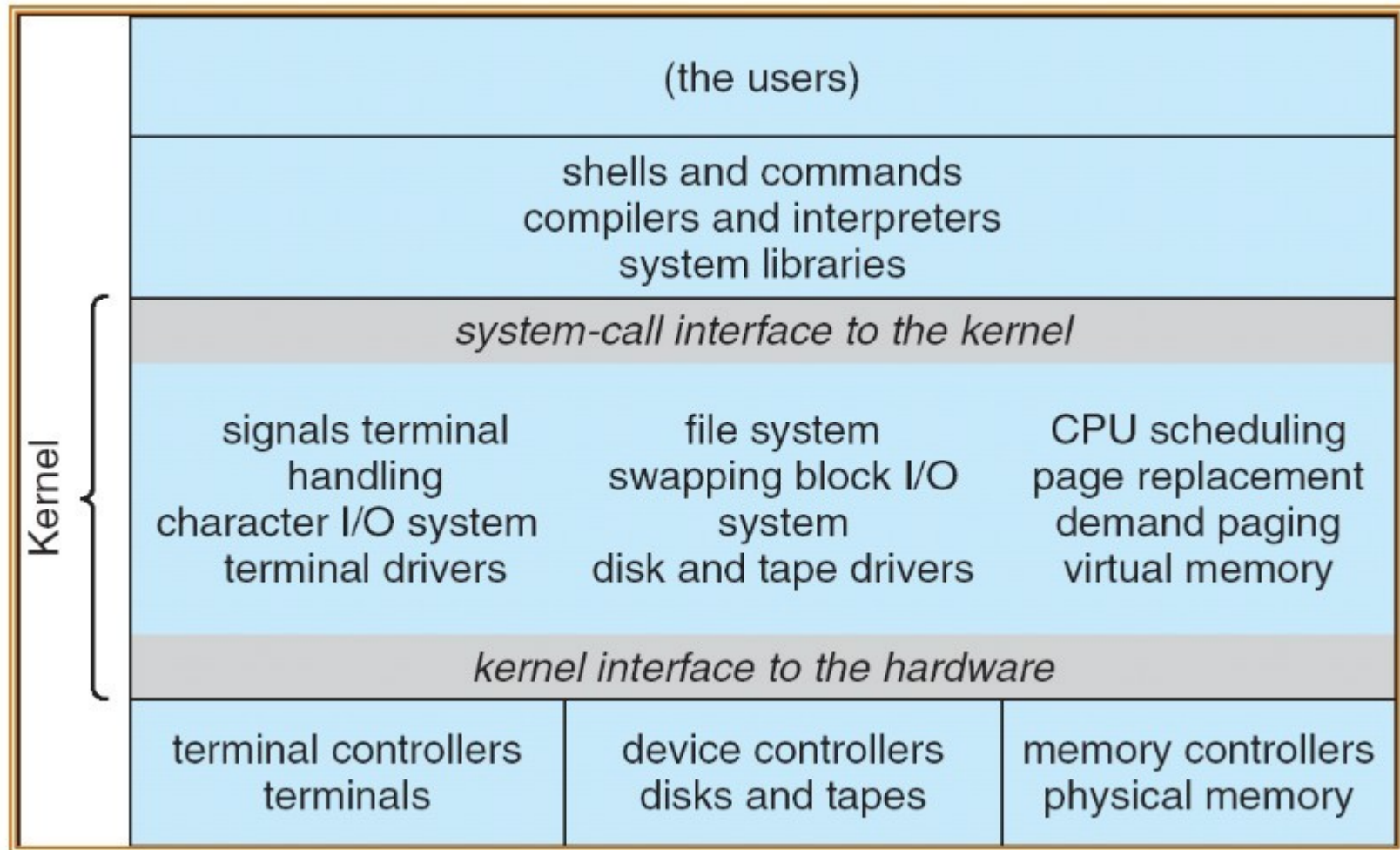
Monolítico



Em camadas



Camadas do Unix (década 80)



Arquiteturas de Sistemas Operacionais

- **Microkernel + servidores**
 - O kernel contém apenas serviços necessários à operação dos servidores
- **Exokernel + bibliotecas**
 - Recursos físicos (CPU, memória, cache) são exportados de modo seguro para serem tratados pelas aplicações
 - Bibliotecas implementam serviços típicos de SO
- **Embutido na aplicação**
 - Normalmente utilizados em sistemas com apenas uma aplicação
 - Apenas os serviços de SO necessários à aplicação são linkados no binário final

Engenharia de Sistemas Operacionais

■ Estruturado

- SO é decomposto em conjuntos de procedimentos/funções
- Modificações implicam em recompilar todo o sistema

■ Modular

- SO é decomposto em conjuntos de módulos (ex.: subsistemas, classes de serviços, etc)
- Permite “replugar” módulos
- Originalmente implementado no Solaris
 - Presente nas versões modernas do Unix, Linux e Mac OS X

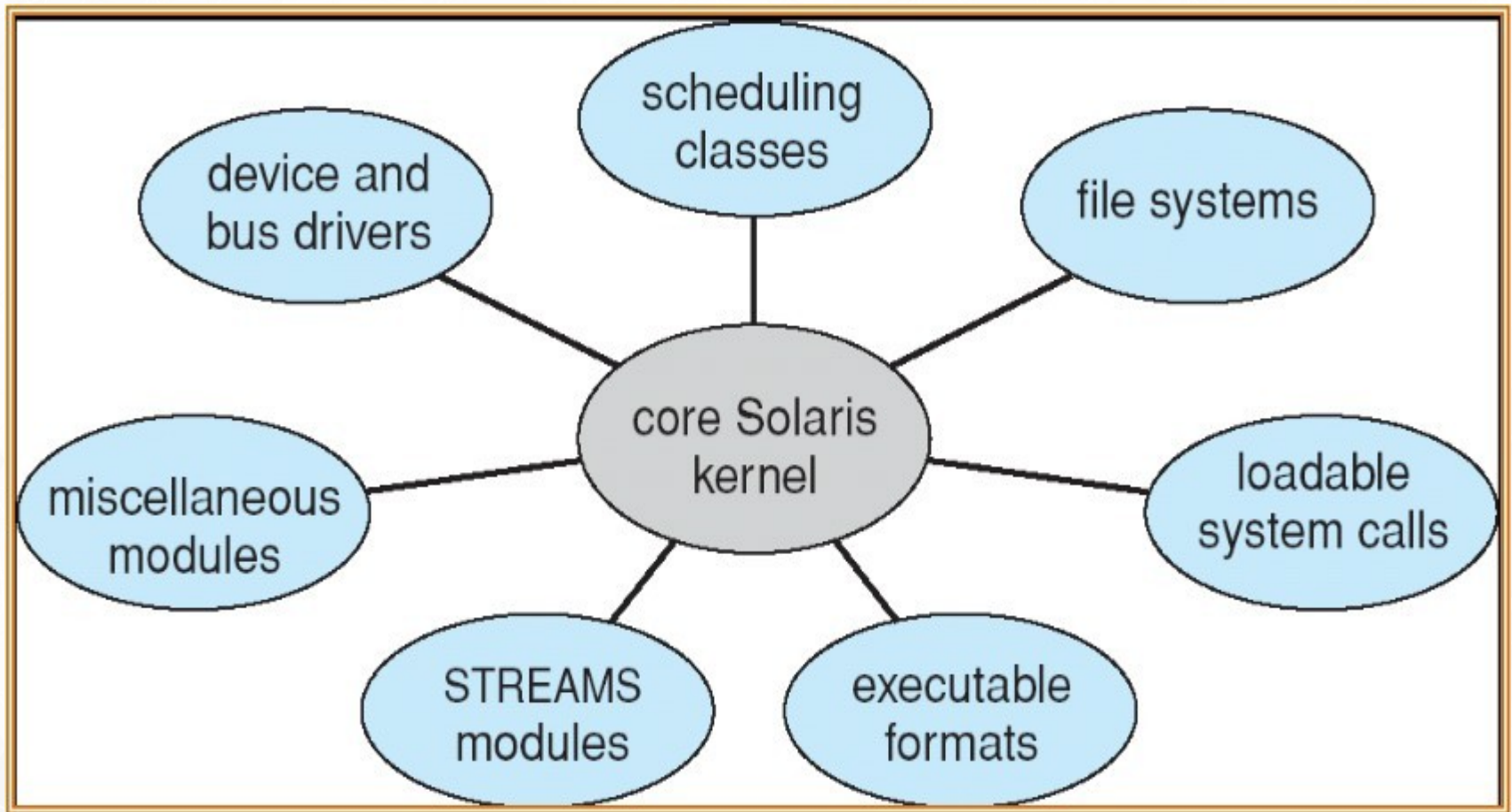
Orientado a Objeto

- Similar ao modular, mas utilizando técnicas mais eficientes de engenharia de software

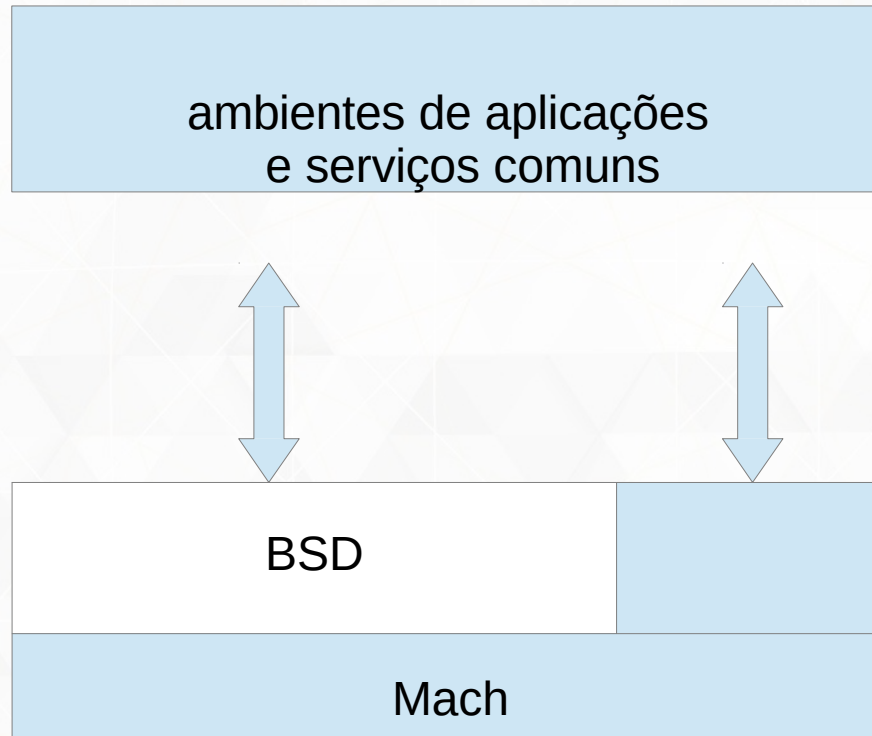
Baseados em componentes

- SO é decomposto em conjuntos de componentes reusáveis (disponibilizando interfaces públicas apenas)

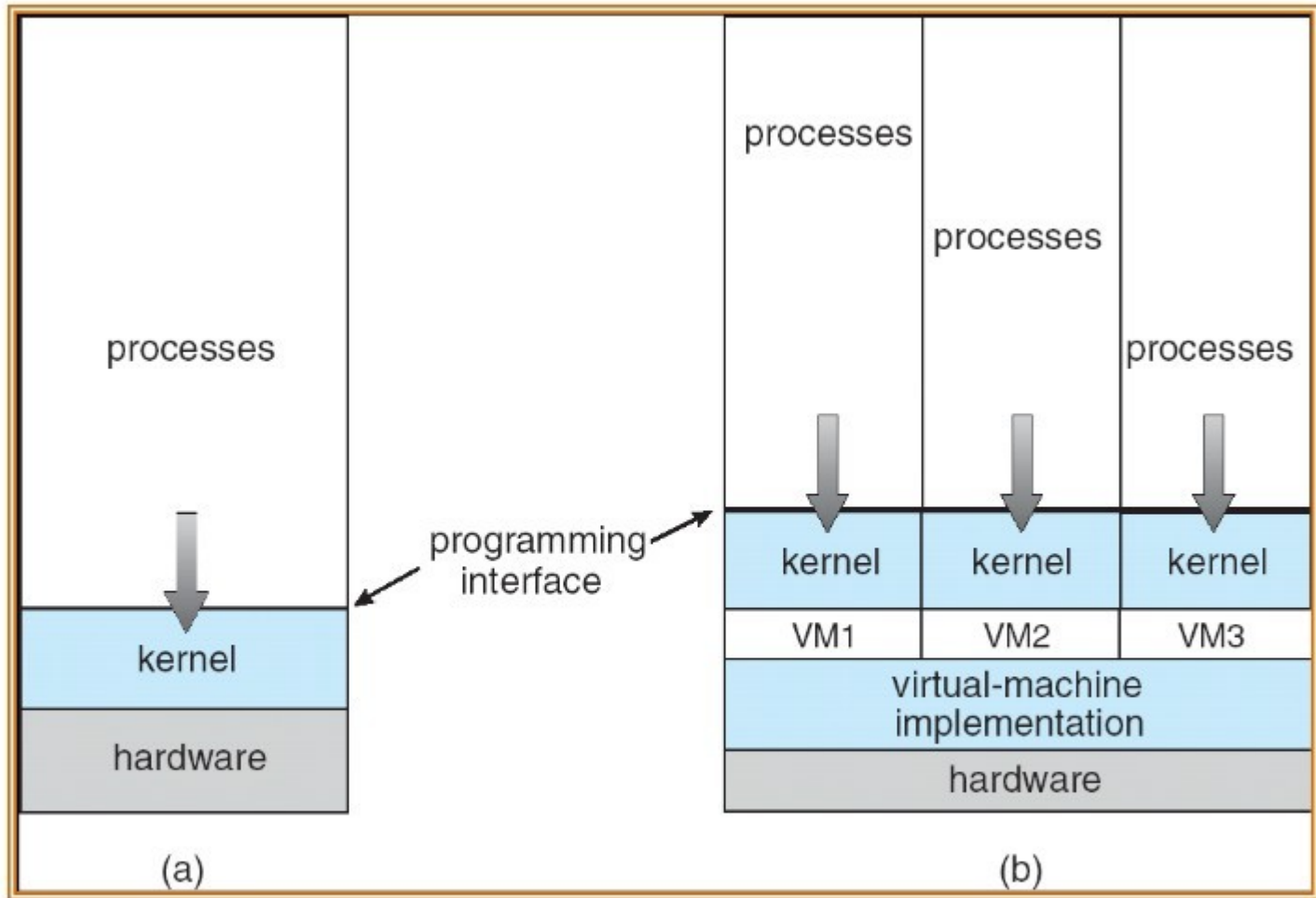
Estrutura Modular do Solaris



Mac OS X: estrutura híbrida Modular + Microkernel



Máquinas Virtuais



Máquina não virtual

Máquina virtual