

Infra-Estrutura de Software

Introdução

(cont.)

O que vimos

- **Complexidade** do computador moderno, do ponto de vista do hardware
- Necessidade de **abstrações** – software
- Sistema computacional em **camadas**
- SO como uma **máquina estendida** – abstrações
- SO como um **gerenciador de recursos**
 - Gerenciamento
 - Proteção
 - **Compartilhamento**



O que vimos

- **Complexidade** do computador moderno, do ponto de vista do hardware
- Necessidade de **abstrações** – software
- Sistema computacional em **camadas**
- SO como uma **máquina estendida** – abstrações
- SO como um **gerenciador de recursos**
 - Gerenciamento
 - Proteção
 - **Compartilhamento**

Um pouco de hardware...

- CPU: unidade de controle e execução
 - Registradores
 - Ciclo *fetch-decode-execute*
- Barramentos e dispositivos de E/S
- Memória [**hierarquia**]

Software básico

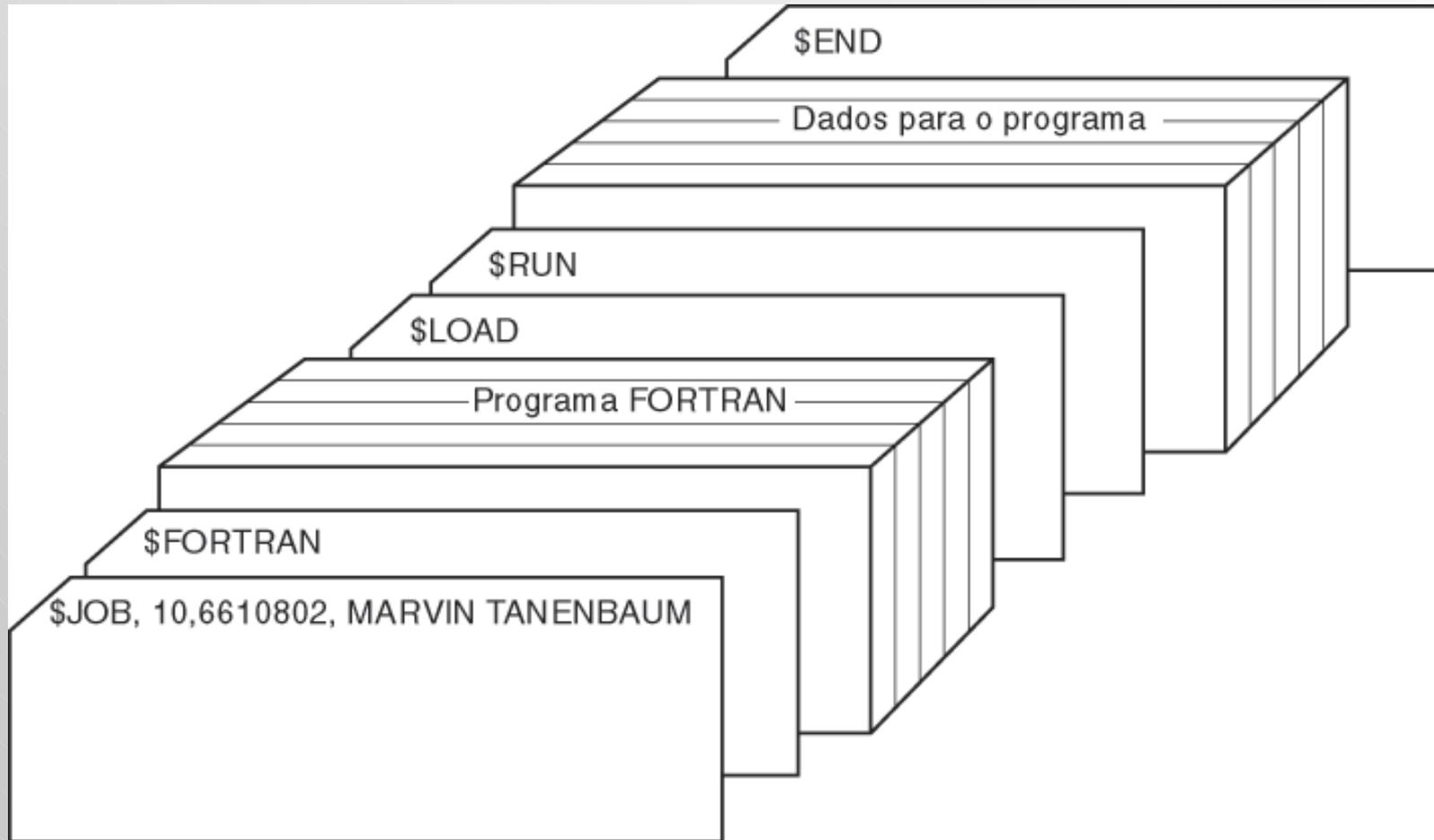
- Linguagem de programação de alto nível \Rightarrow linguagem de montagem (**Assembly**) \Rightarrow linguagem de máquina
- **Processo**: um programa em execução
- Comunicação entre processos
- **Sistemas Distribuídos**



História dos Sistemas Operacionais

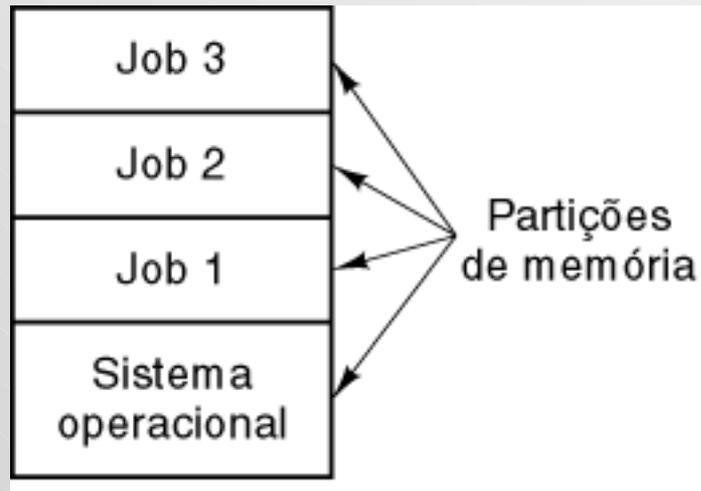
- Primeira geração: 1945 - 1955
 - Válvulas, painéis de programação
- Segunda geração: 1955 - 1965
 - transistores, **sistemas em lote**
- Terceira geração: 1965 – 1980
 - CIs (circuitos integrados) e **multiprogramação**
- Quarta geração: 1980 – presente
 - Computadores pessoais
- Hoje: onipresença – computação ubíqua

História dos Sistemas Operacionais



- Estrutura de um job típico (lote de cartões) – 2a. geração

História dos Sistemas Operacionais

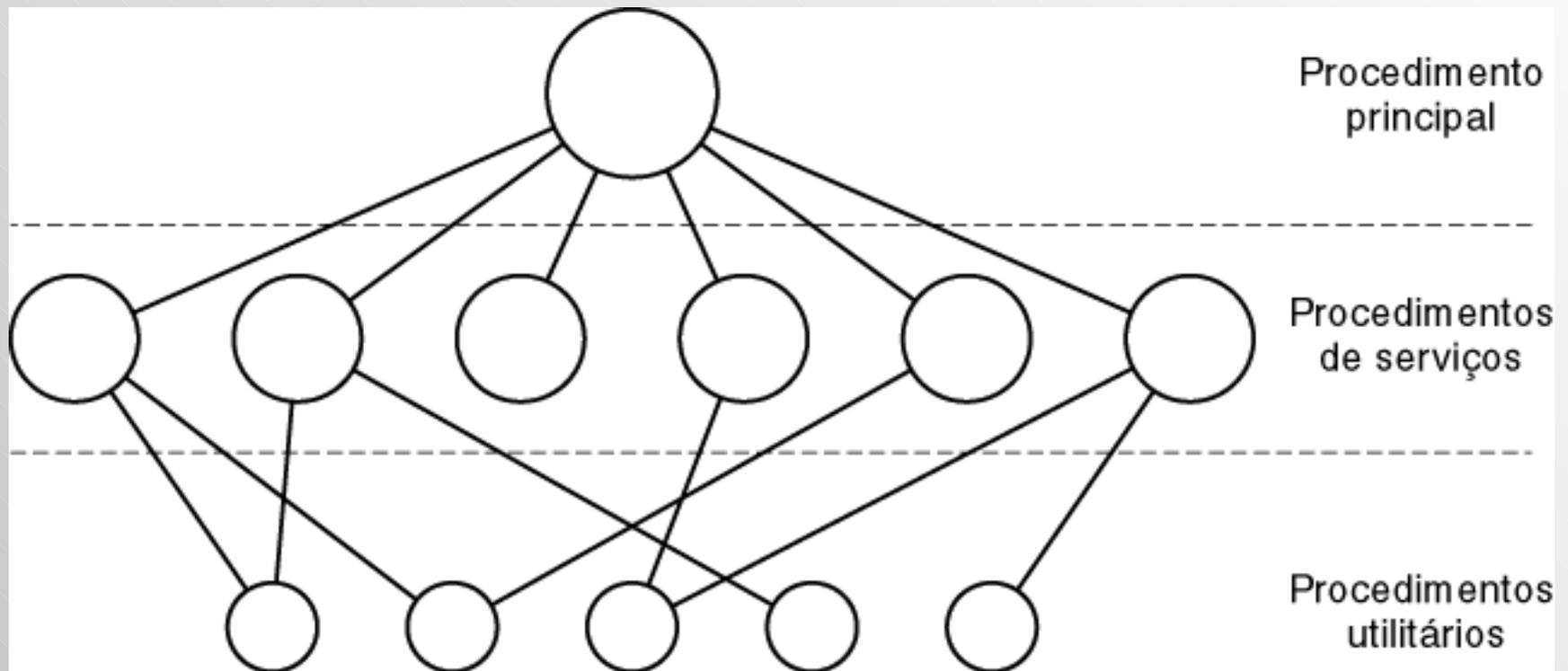


- Sistema de **multiprogramação**
 - Três jobs na memória – **3a. geração**

Diversidade de Sistemas Operacionais

- Sistemas operacionais de computadores de grande porte (*mainframe*)
- Sistemas operacionais de servidores / redes
- Sistemas operacionais de multiprocessadores (paralelismo)
- Sistemas operacionais de computadores pessoais
- Sistemas operacionais de dispositivos portáteis/ móveis (ex. celulares)
- Sistemas operacionais de tempo-real
- Sistemas operacionais embarcados
- Sistemas operacionais de cartões inteligentes
- Sistemas operacionais de sensores

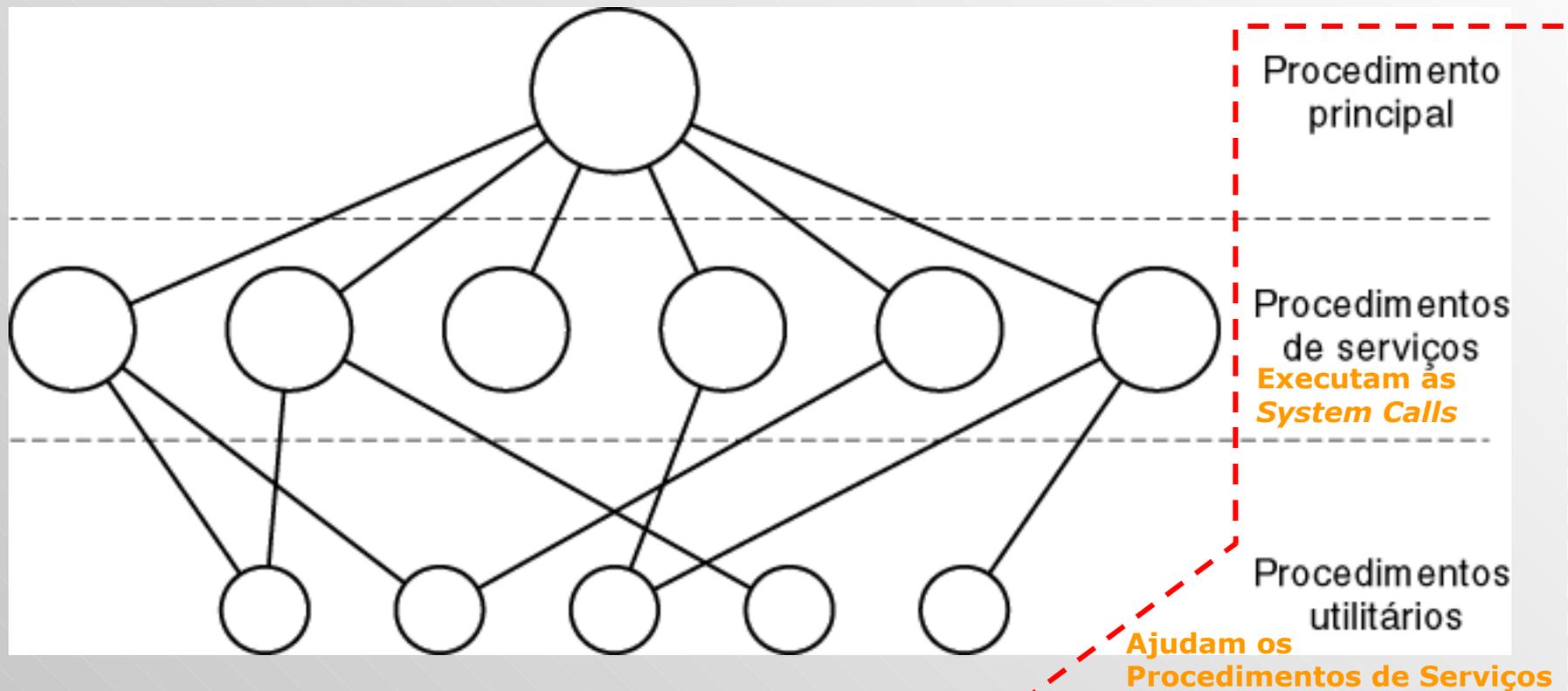
Estrutura de Sistemas Operacionais: Sistema Monolítico



- Modelo simples de estruturação de um sistema **monolítico**

SO = um processo com n procedimentos

Estrutura de Sistemas Operacionais: Sistema Monolítico



- Modelo simples de estruturação de um sistema **monolítico**

SO = um processo com n procedimentos

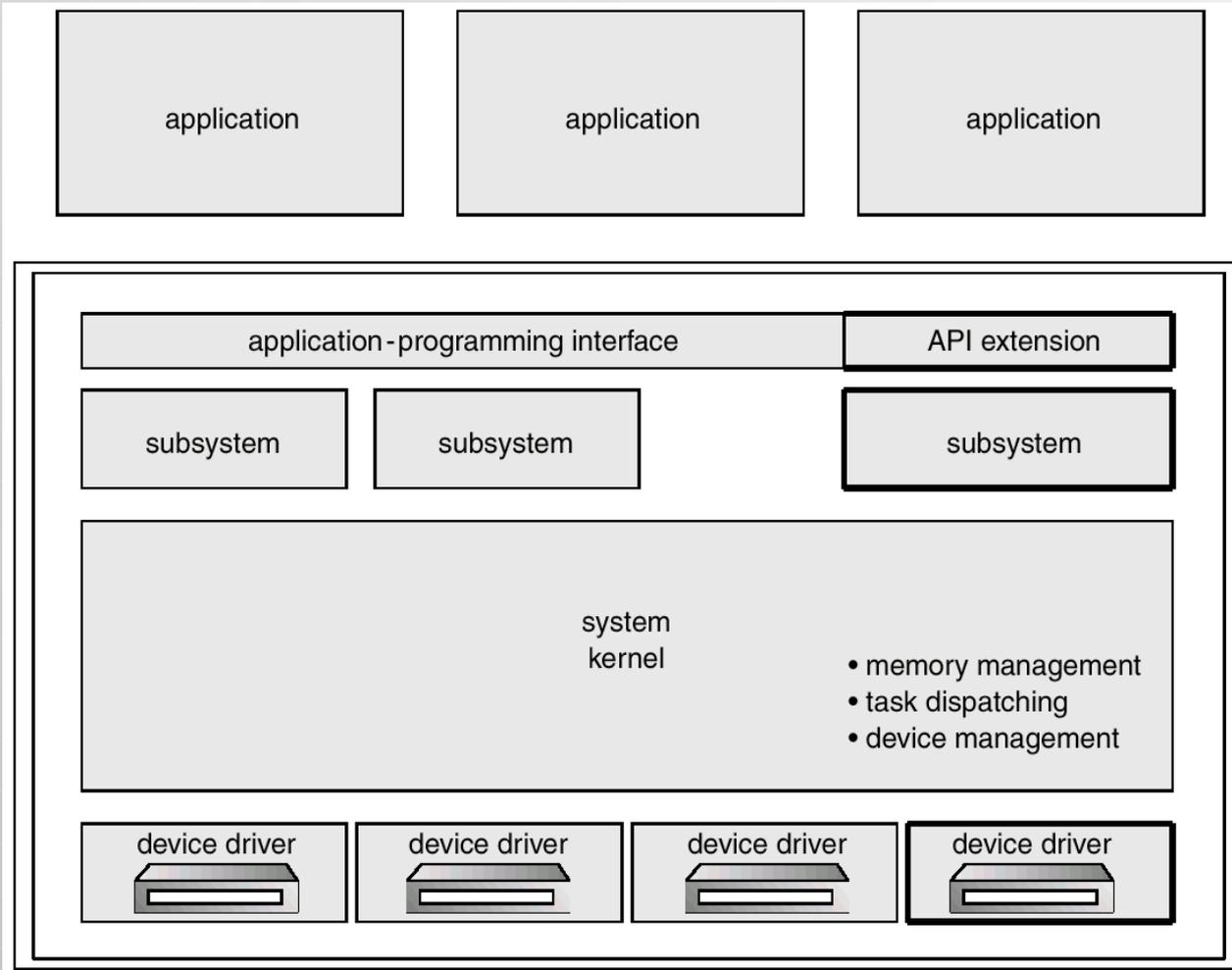
Estrutura de Sistemas Operacionais: Sistema em Camadas

| Layer | Function |
|-------|---|
| 5 | The operator |
| 4 | User programs |
| 3 | Input/output management |
| 2 | Operator-process communication |
| 1 | Memory and drum management |
| 0 | Processor allocation and multiprogramming |

- Modularidade
- Hierarquia
- Facilita evolução e adaptação a novos ambientes (Flexibilidade)

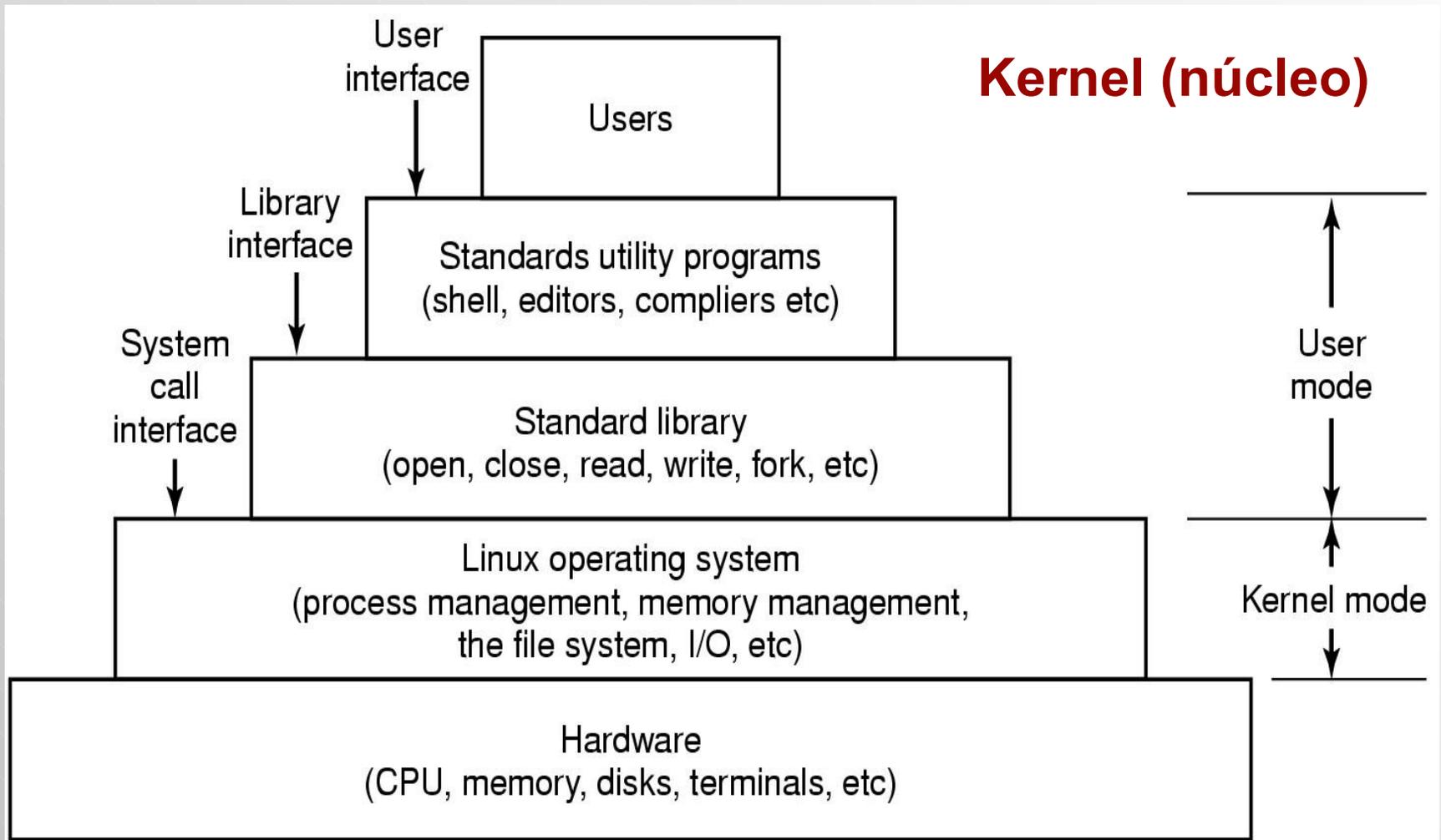
- Estrutura em **camadas**

Estrutura de Sistemas Operacionais: Sistema em Camadas

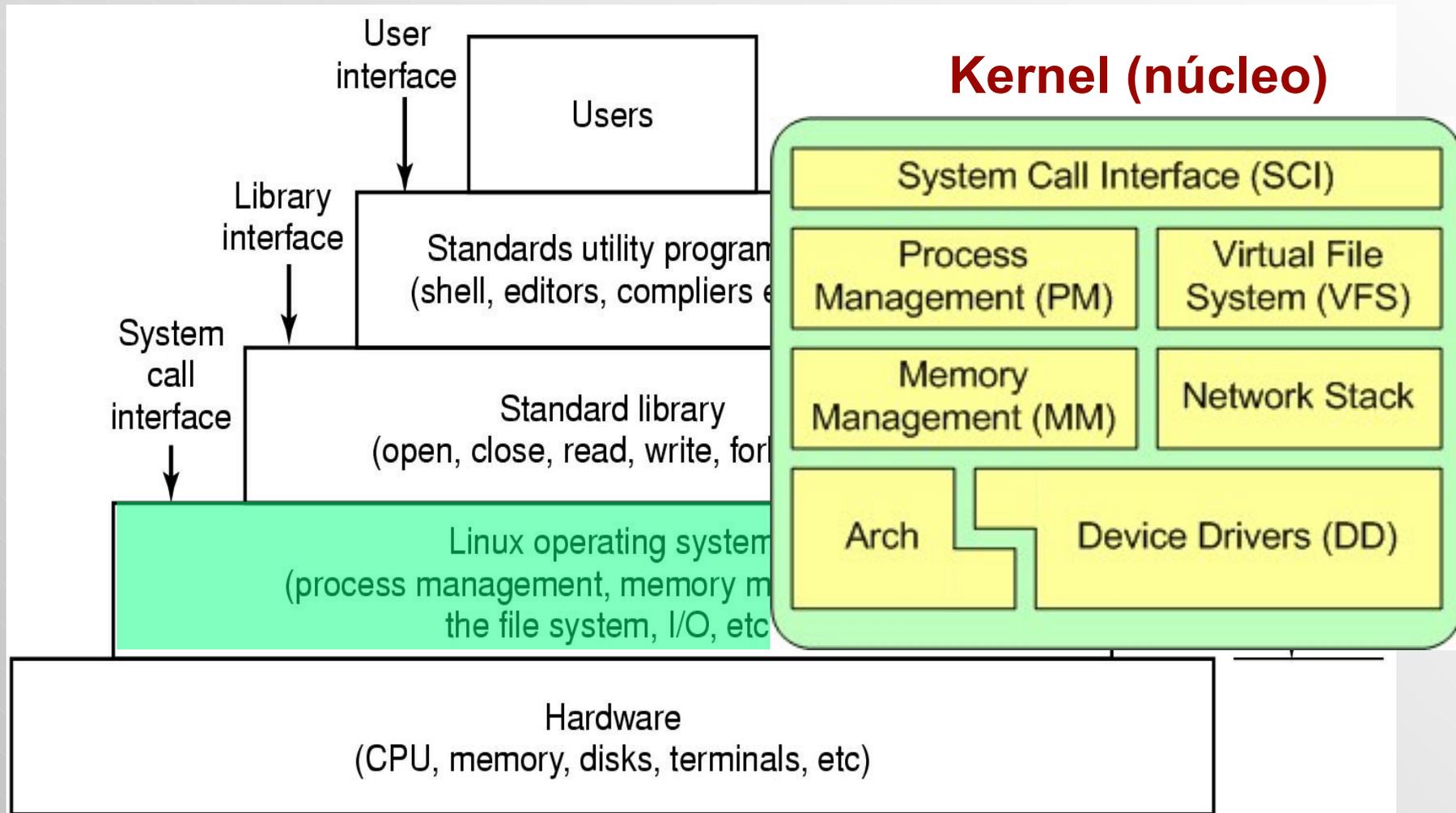


- Modularidade
- Hierarquia
- Facilita evolução e adaptação a novos ambientes (Flexibilidade)

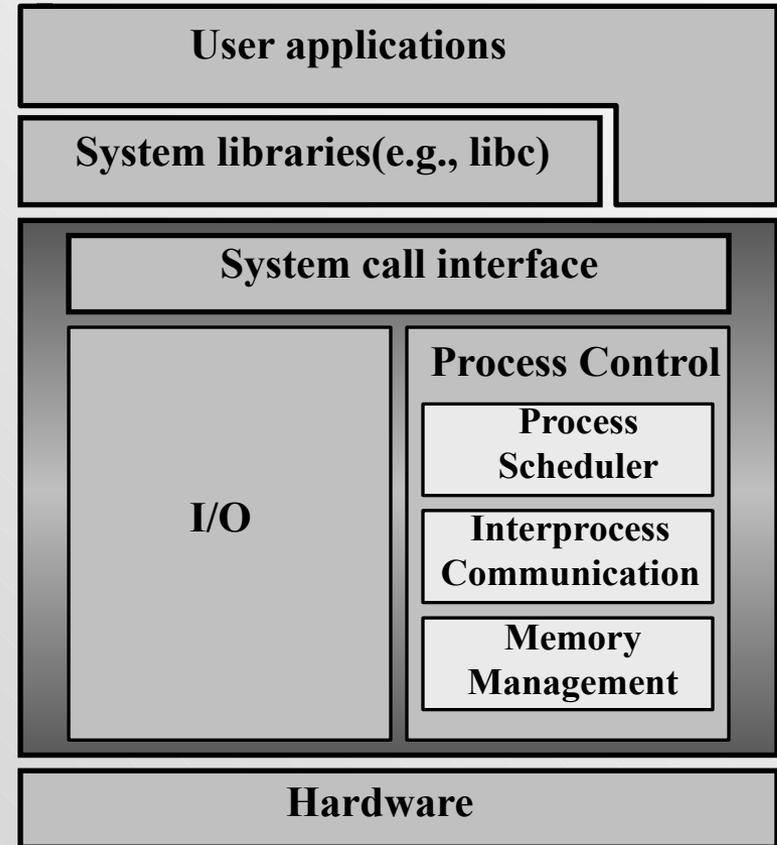
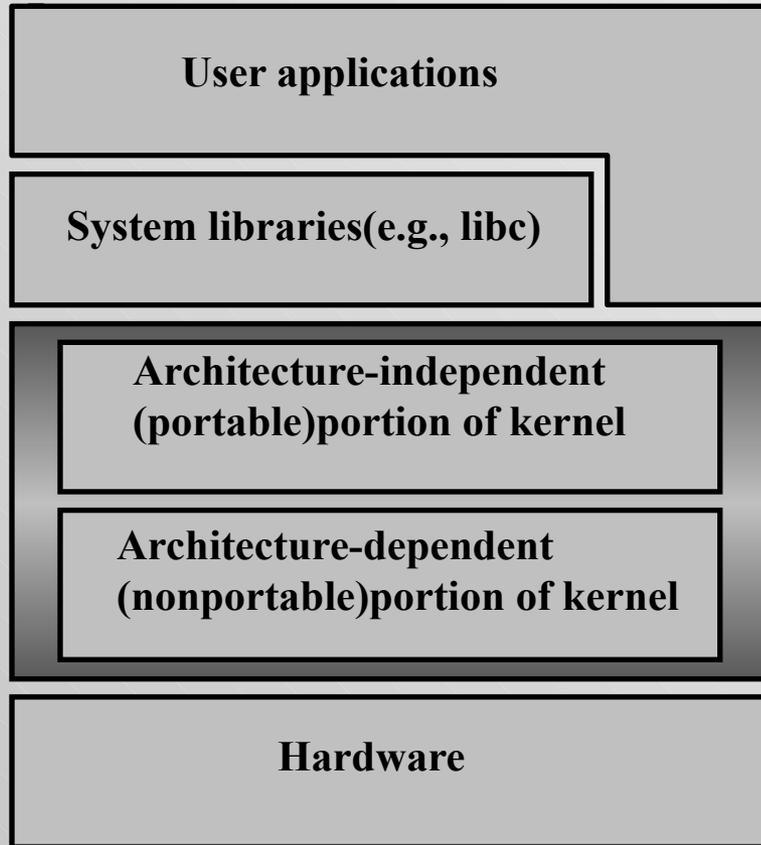
Camadas em Linux



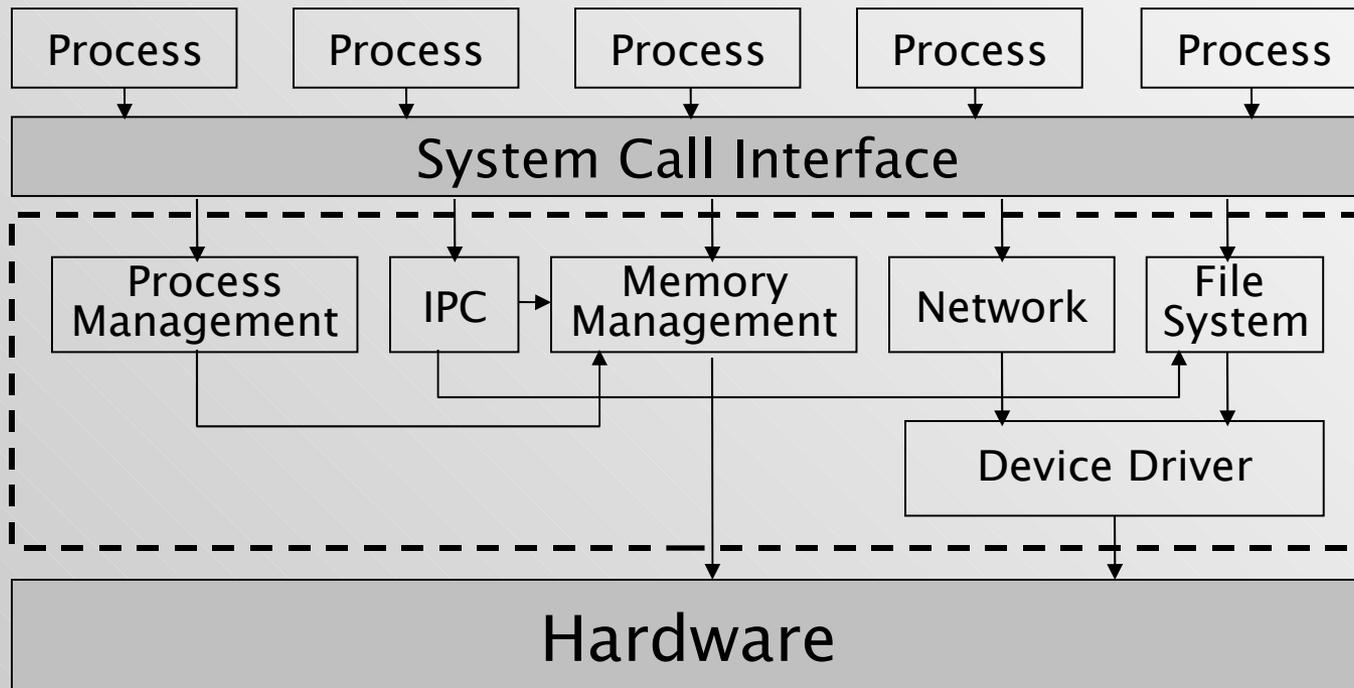
Camadas em Linux



Arquitetura Linux - Outra Visão



Arquitetura do Kernel do Linux



APPLICATIONS

Home

Contacts

Phone

Browser

...

APPLICATION FRAMEWORK

Activity Manager

Window
Manager

Content
Providers

View
System

Notification
Manager

Package Manager

Telephony
Manager

Resource
Manager

Location
Manager

GTalk Service

LIBRARIES

Surface Manager

Media
Framework

SQLite

OpenGL | ES

FreeType

WebKit

SGL

SSL

libc

ANDROID RUNTIME

Core Libraries

Dalvik Virtual
Machine

LINUX KERNEL

Display
Driver

Camera Driver

Bluetooth
Driver

Flash Memory
Driver

Binder (IPC)
Driver

USB Driver

Keypad Driver

WiFi Driver

Audio
Drivers

Power
Management

APPLICATIONS

Home

Contacts

Phone

Browser

...

Android em Camadas

APPLICATION FRAMEWORK

Activity Manager

Window Manager

Notification Manager

Package Manager

Telephony Manager

GTalk Service

LIBRARIES

Surface Mana

OpenGL | I

SGL

SSL

ANDROID



ANDROID RUNTIME

Core Libraries

Dalvik Virtual Machine

LINUX KERNEL

Display Driver

Camera Driver

Bluetooth Driver

Flash Memory Driver

Binder (IPC) Driver

USB Driver

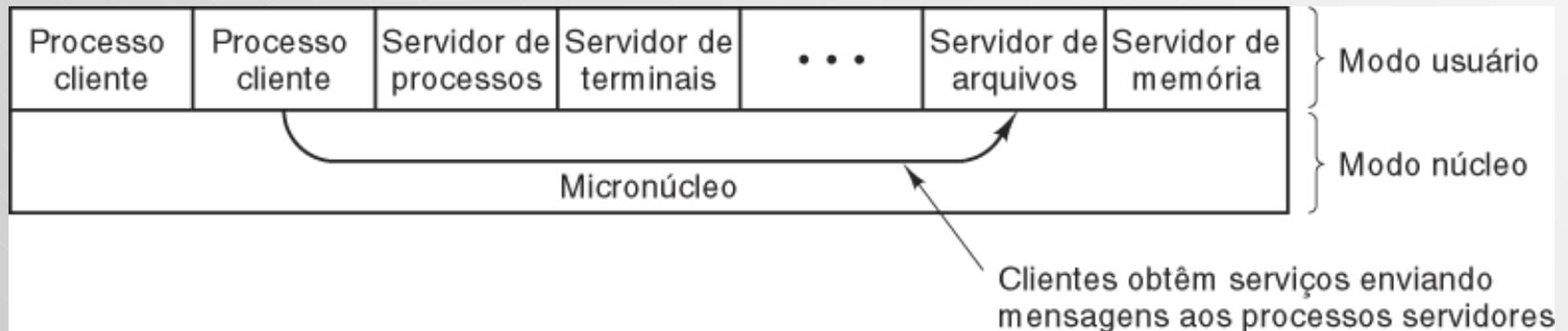
Keypad Driver

WiFi Driver

Audio Drivers

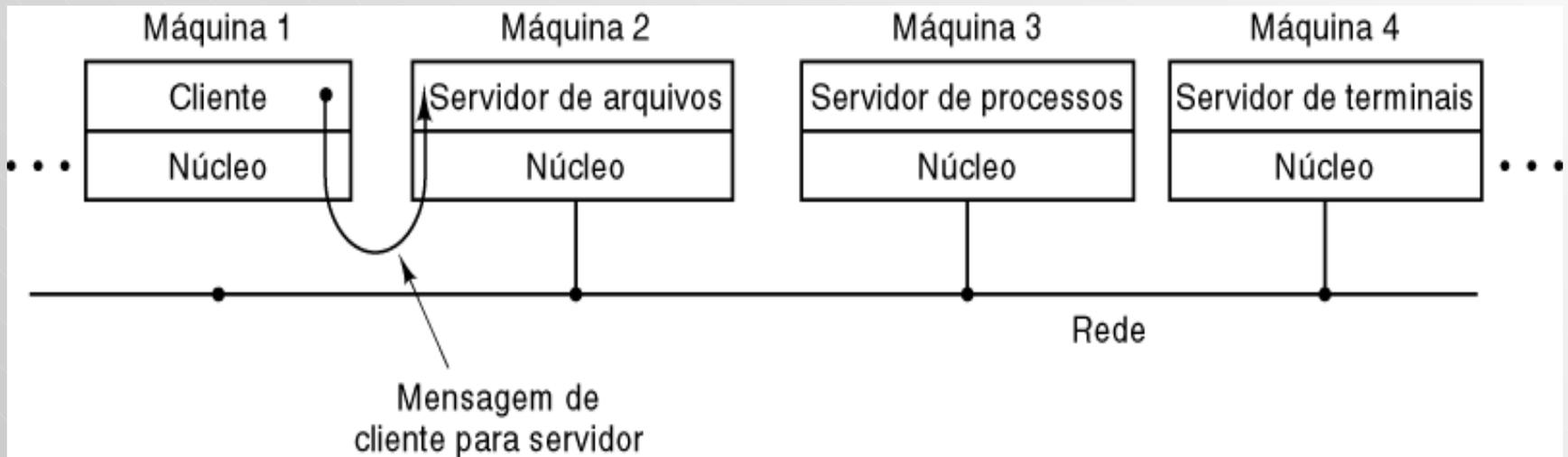
Power Management

Estrutura de Sistemas Operacionais: Cliente-Servidor



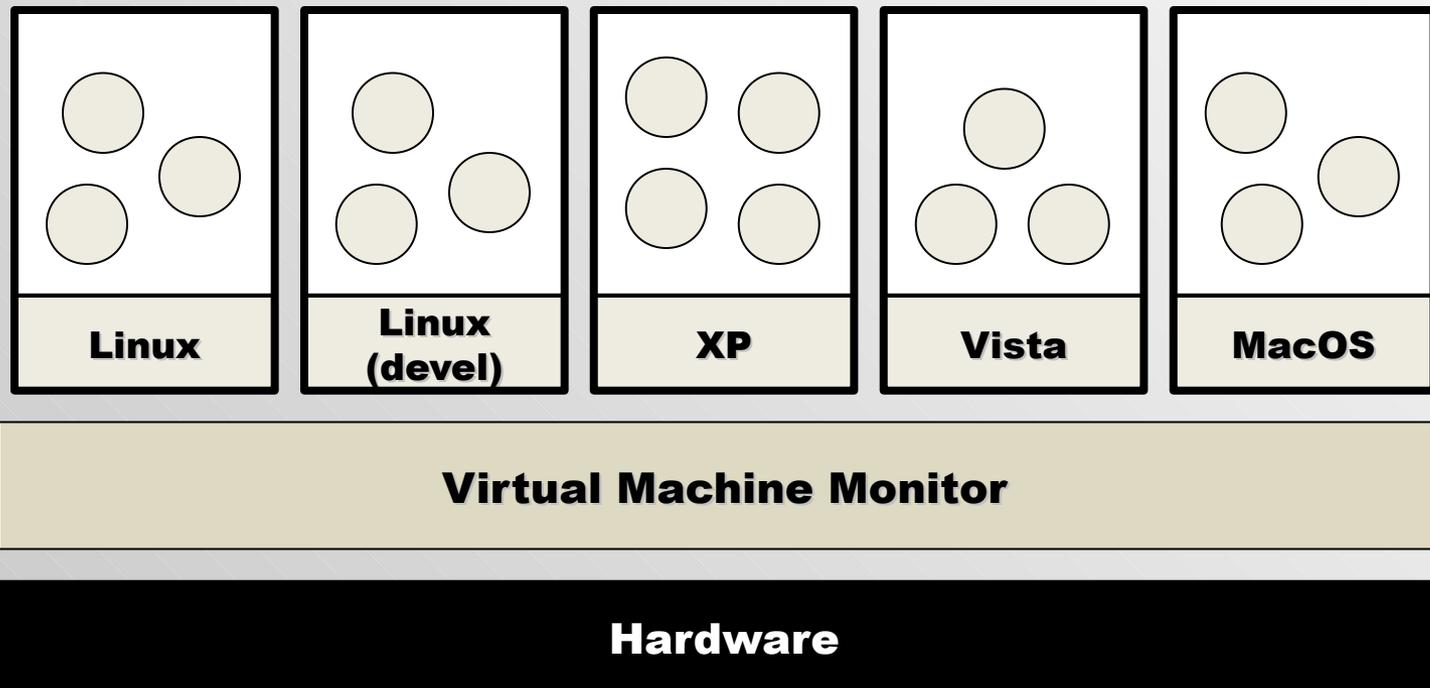
- O modelo **cliente-servidor**

Estrutura de Sistemas Operacionais: Cliente-Servidor (2)

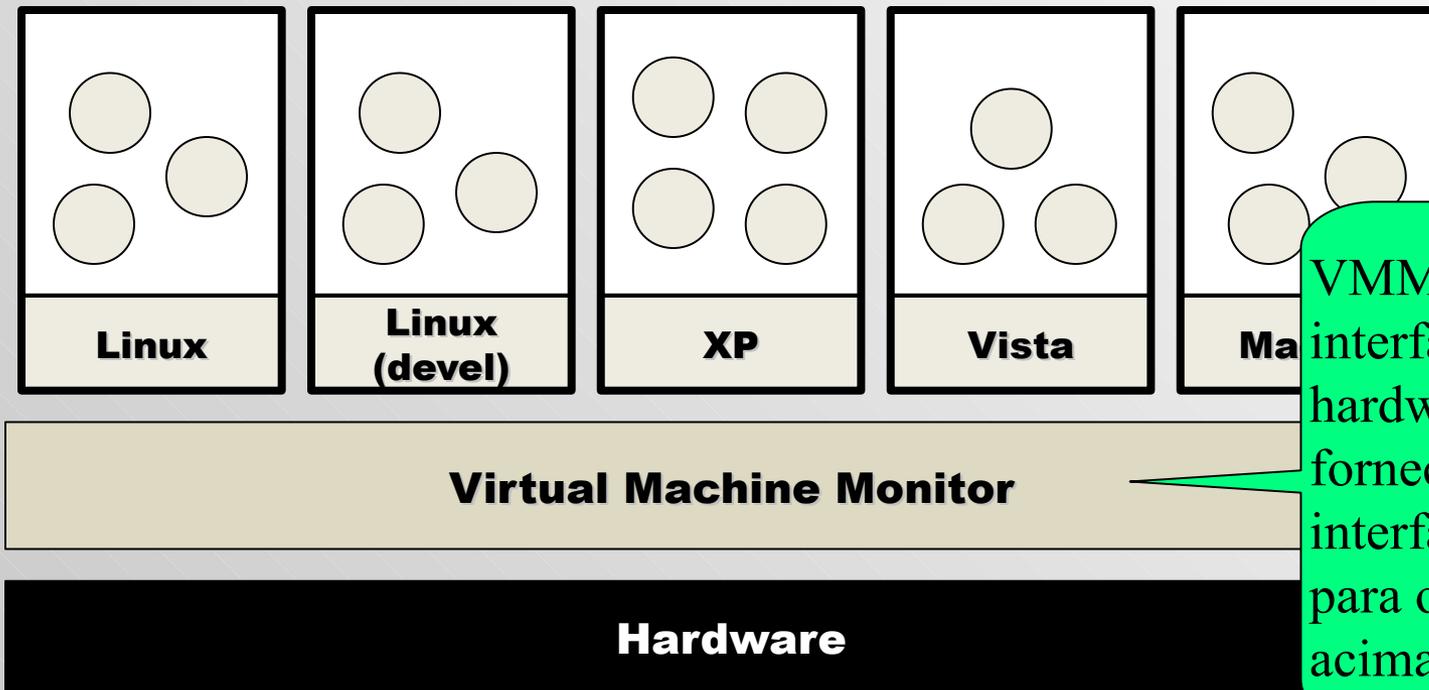


- O modelo **cliente-servidor** em um sistema distribuído

Estrutura de Sistemas Operacionais: Máquina Virtual (Virtualização)



Estrutura de Sistemas Operacionais: Máquina Virtual (Virtualização)



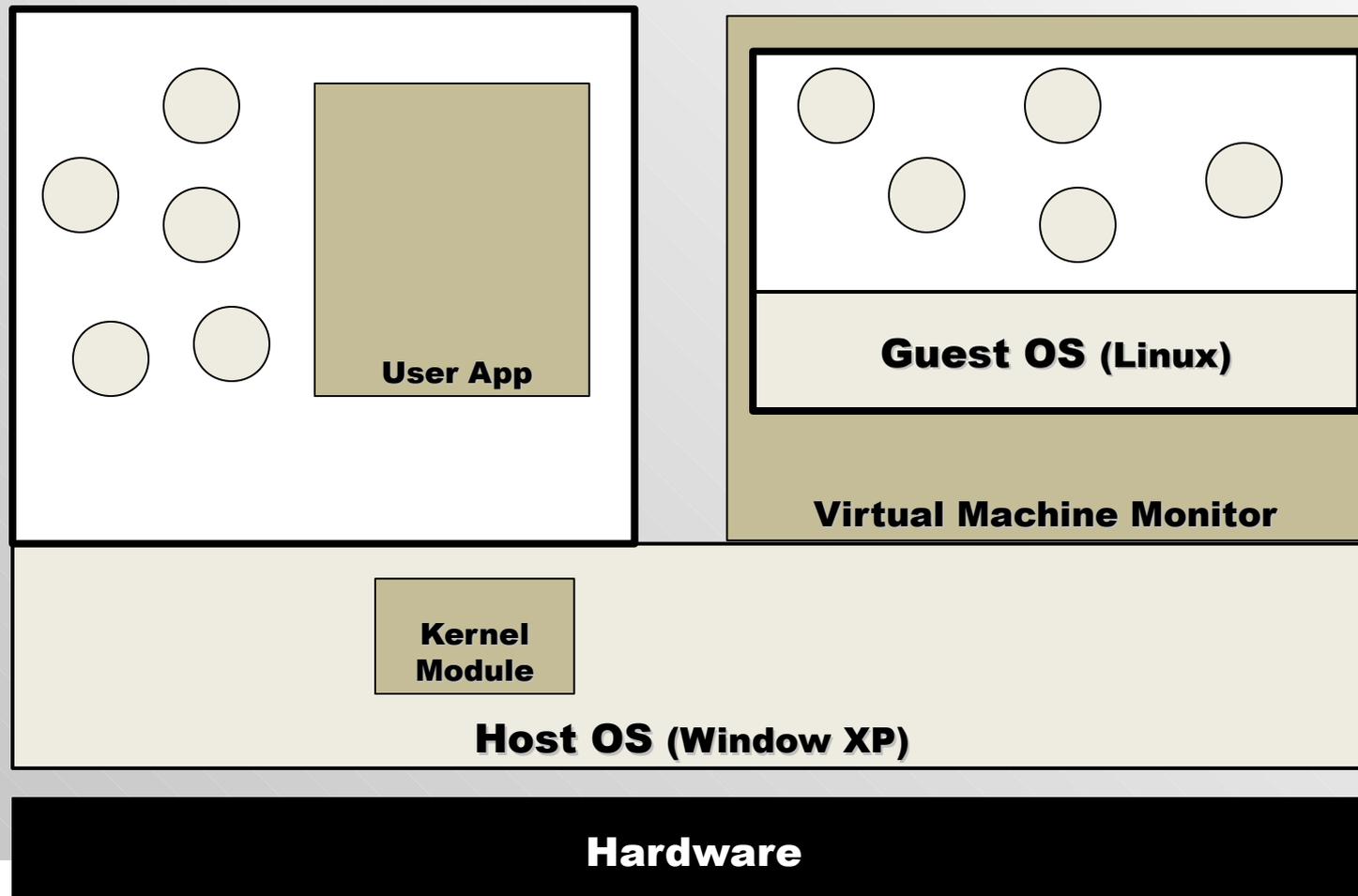
VMM opera na interface de hardware, fornecendo uma interface idêntica para os SOs acima

Tipos de Virtualização

- De processo
 - Java, .NET
- De dispositivo
 - RAID
- De sistema
 - VMware

Arquitetura Hosted Monitor

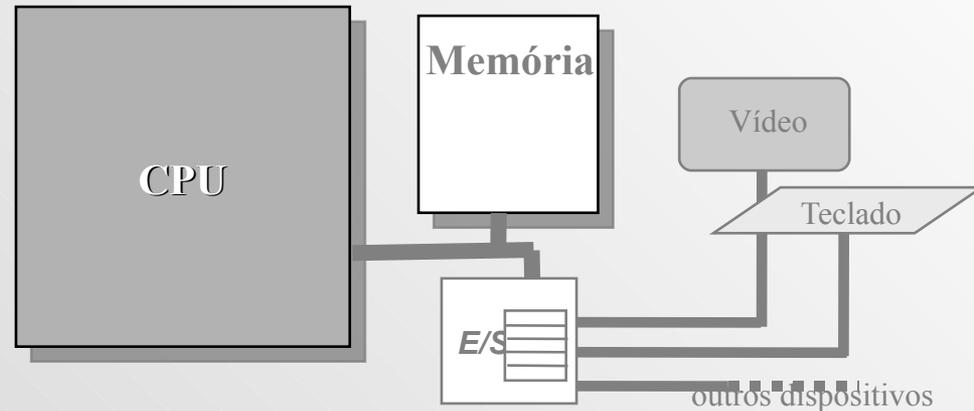
- Executa como uma aplicação em um SO existente



Conceito Básico: Processo

(um programa em execução)

- Contexto de processo



- CPU: Registradores

- Memória: Posições em uso

- Dentro de seu **espaço de endereçamento**

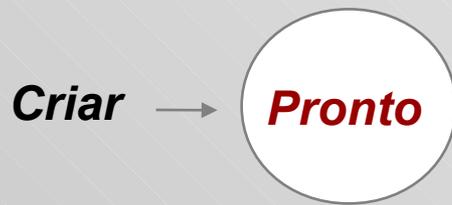
- E/S: Estado das requisições

- Estado do processo: Rodando, Bloqueado, Pronto

- Outras informações

Processo

- Estados de um processo



Contexto

| |
|--|
| <i>ID do Processo</i> |
| <i>Estado</i> |
| <i>Prioridade</i> |
| <i>Program Counter</i> |
| <i>Ponteiros da Memória</i> |
| <i>Contexto (outros regs.)</i> |
| <i>I/O Status</i> |
| <i>Informações gerais</i> <ul style="list-style-type: none">• <i>tempo de CPU</i>• <i>limites, usuário, etc.</i> |

Processo

- Estados de um processo

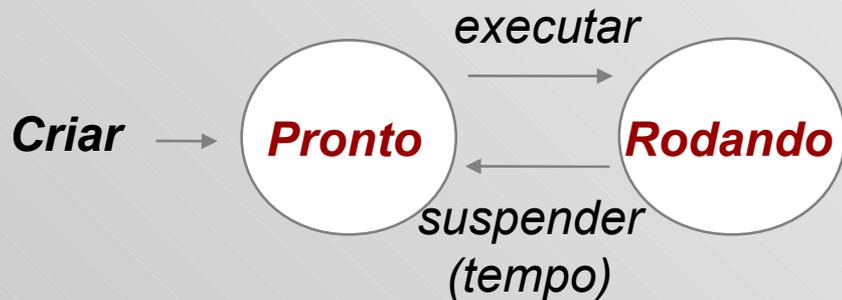


Contexto

| |
|--|
| <i>ID do Processo</i> |
| <i>Estado</i> |
| <i>Prioridade</i> |
| <i>Program Counter</i> |
| <i>Ponteiros da Memória</i> |
| <i>Contexto (outros regs.)</i> |
| <i>I/O Status</i> |
| <i>Informações gerais</i> <ul style="list-style-type: none"><i>• tempo de CPU</i><i>• limites, usuário, etc.</i> |

Processo

- Estados de um processo

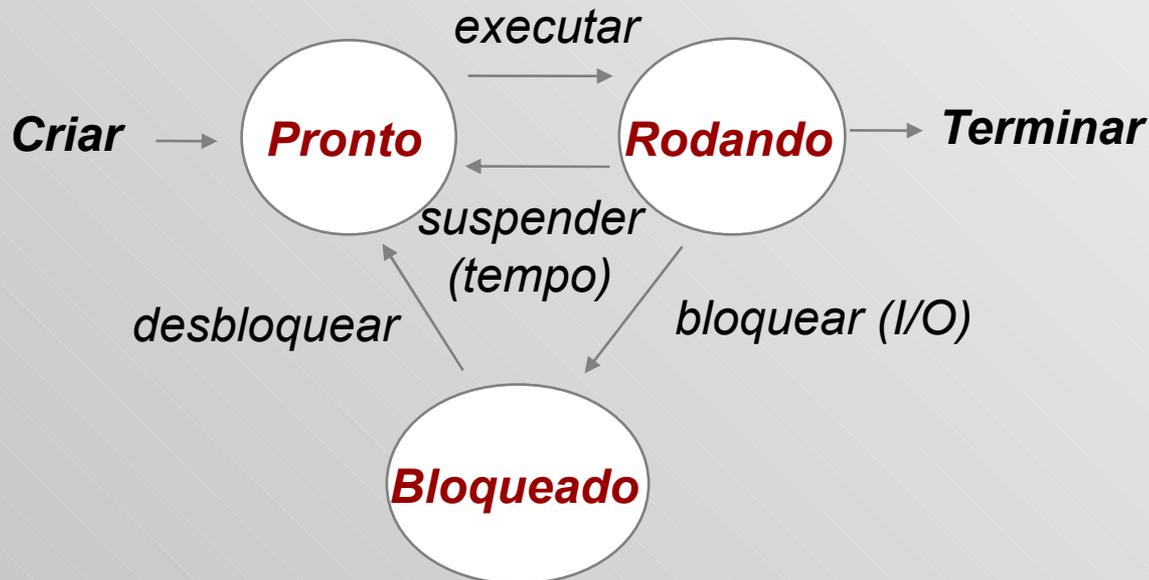


Contexto

| |
|---|
| ID do Processo |
| Estado |
| Prioridade |
| Program Counter |
| Ponteiros da Memória |
| Contexto (outros regs.) |
| I/O Status |
| Informações gerais <ul style="list-style-type: none">• tempo de CPU• limites, usuário, etc. |

Processo

- Estados de um processo



Contexto

| |
|---|
| ID do Processo |
| Estado |
| Prioridade |
| Program Counter |
| Ponteiros da Memória |
| Contexto (outros regs.) |
| I/O Status |
| Informações gerais <ul style="list-style-type: none">• tempo de CPU• limites, usuário, etc. |

Criação de Processos

- Principais eventos que levam à criação de processos
 - Início do sistema
 - Execução de chamada ao sistema de criação de processos
 - Solicitação do usuário para criar um novo processo
 - Início de um *job* em lote

Término de Processos

- Condições que levam ao término de processos
 - Saída normal (voluntária)
 - Saída por erro (voluntária)
 - Erro fatal (involuntário)
 - Cancelamento por um outro processo (involuntário)

Hierarquias de Processos

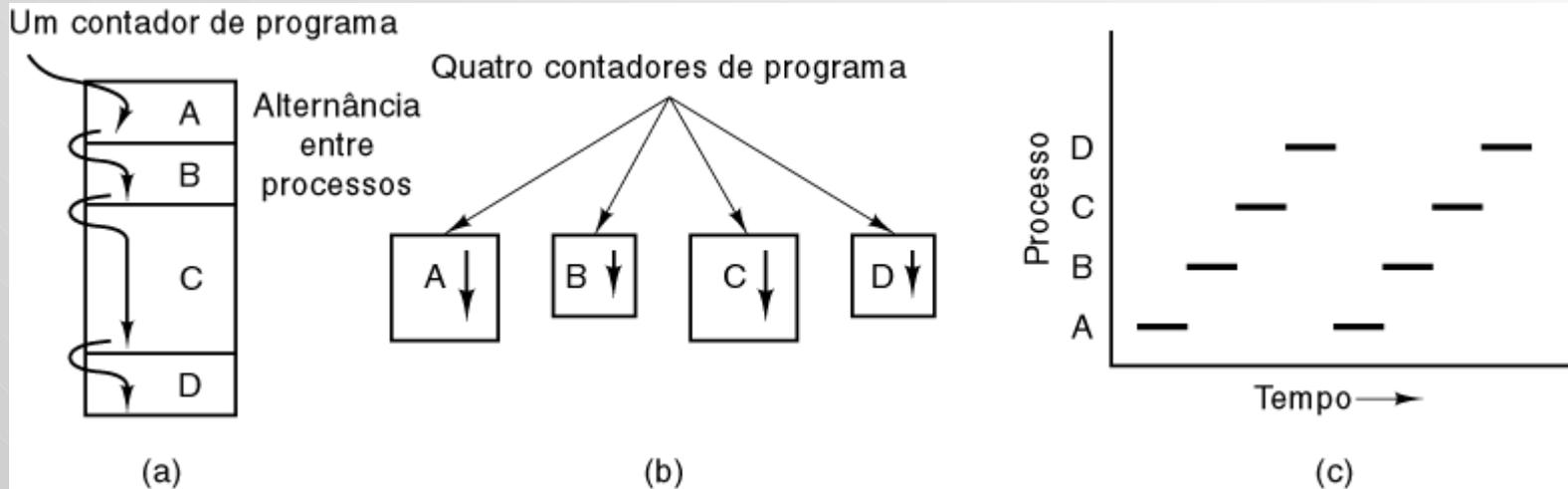
- Processo “pai” cria um processo “filho”, processo filho pode criar seu próprio processo ...
- Formando uma hierarquia
 - UNIX chama isso de “grupo de processos”
- Windows não possui o conceito de hierarquia de processos
 - Todos os processos são criados iguais (sem conceito de “pai” e “filho”)

Exemplo de criação de processo

```
#include<stdio.h>

int main(int argc, char* argv[]) {
    int pid = fork();
    if (pid == 0) {
        for (int c = 0; c < 100000; c++ ) {
            printf("P1\n");
        }
    }
    else {
        for (int c = 0; c < 100000; c++ ) {
            printf("P2\n");
        }
    }
}
```

Conceito: Multiprogramação



- a) **Multiprogramação** de quatro programas
- a) Modelo conceitual de 4 processos sequenciais, independentes, mas
- b) Somente um programa está ativo a cada momento => **escalonamento**

Escalonamento de processos

- Se há processos prontos para ser executados, o sistema operacional decide qual será executado primeiro
- A parte do sistema operacional responsável por essa decisão é chamada **escalador**
 - O algoritmo usado para tal é chamado de algoritmo de escalonamento
- Para que um processo **não execute tempo demais**, praticamente todos os computadores possuem um mecanismo que periodicamente causa uma **interrupção**

O que vamos ver neste Módulo I?

- Gerenciamento de Processos / Escalonamento
- Gerenciamento de Entrada e Saída
- Gerenciamento de Memória / Memória Virtual
- Gerenciamento de Disco / Sistemas de Arquivos