

Interfaces e Estruturas de SO

- Interfaces com o SO
- Estruturas de SO
 - monolítica
 - em camadas
 - micro-kernel (cliente-servidor)
 - máquina virtual

Interfaces com o SO

- Programas utilitários e aplicações
- Shell ou Interpretador de Comandos
- Chamadas de sistema (*system calls*)
- API para chamadas de sistema

Programas utilitários e aplicações

- Serviços de mais alto nível
- interface entre usuário e SO
- 4 categorias principais:
 - Manipulação de arquivos
 - Informações sobre o sistema
 - Suporte a linguagens
 - Carga/execução de programas

Interpretador de Comandos (1)

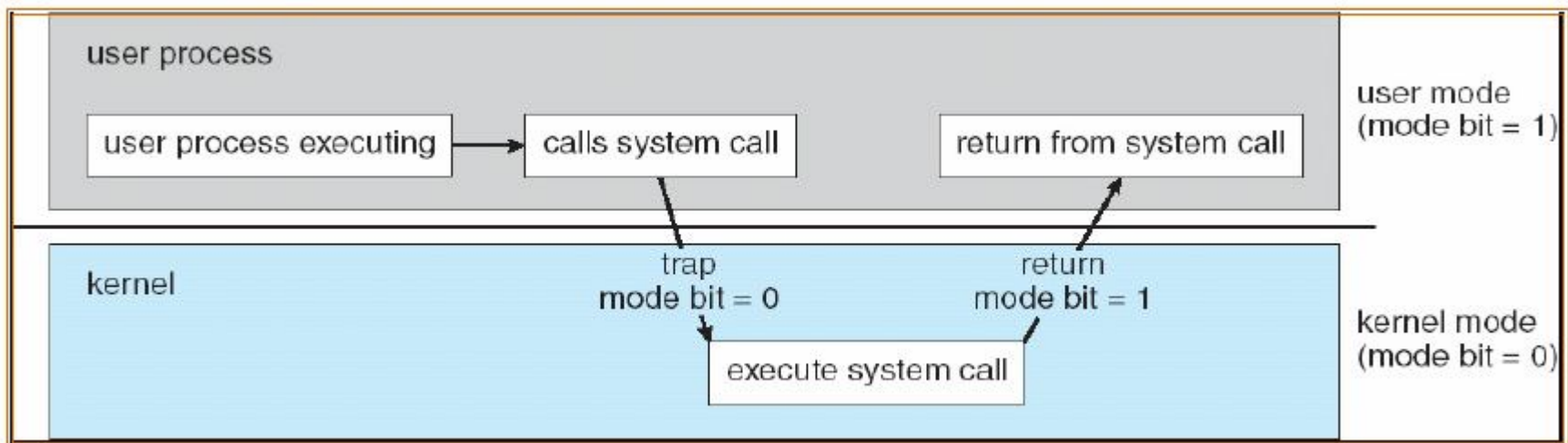
- um dos mais importantes programas do sistema
- interface entre usuário e SO
- alguns SO incluem o interpretador de comandos no kernel
- ativado sempre que o SO inicia uma sessão de trabalho
 - ex.: bash, cash, sh, ...
- p/ MS-DOS e Unix é um programa especial:
 - inicia execução quando um processo é inicializado ou quando o 1º usuário se loga (sistema time-sharing)

Interpretador de Comandos (2)

- programa que lê e interpreta comandos
 - interpretador de linha de comando → **shell** (no Unix)
 - função: obter o próximo comando do usuário e executar
- operações:
 - criação e gerência de processos
 - manipulação de E/S
 - gerência de armazenamento secundário, MP
 - acesso a sistema de arquivos
 - proteção
 - ligação em rede

Chamada de sistema - *system call* (1)

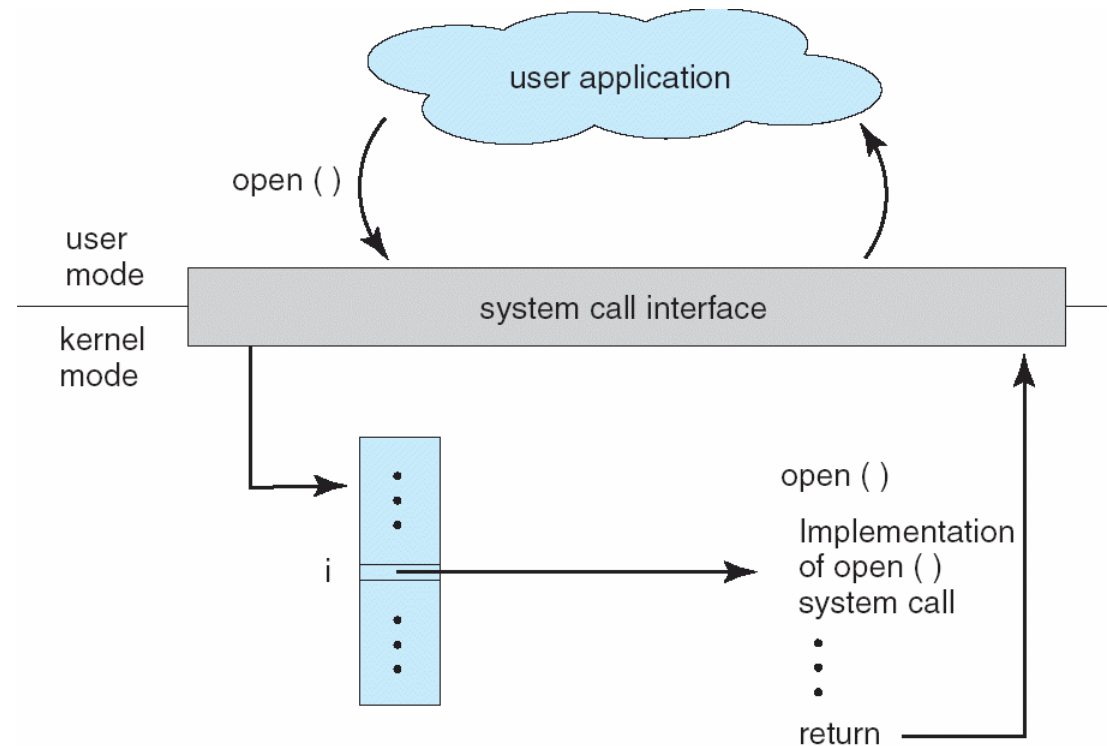
- interface de programação entre um programa em execução (processo) e o SO



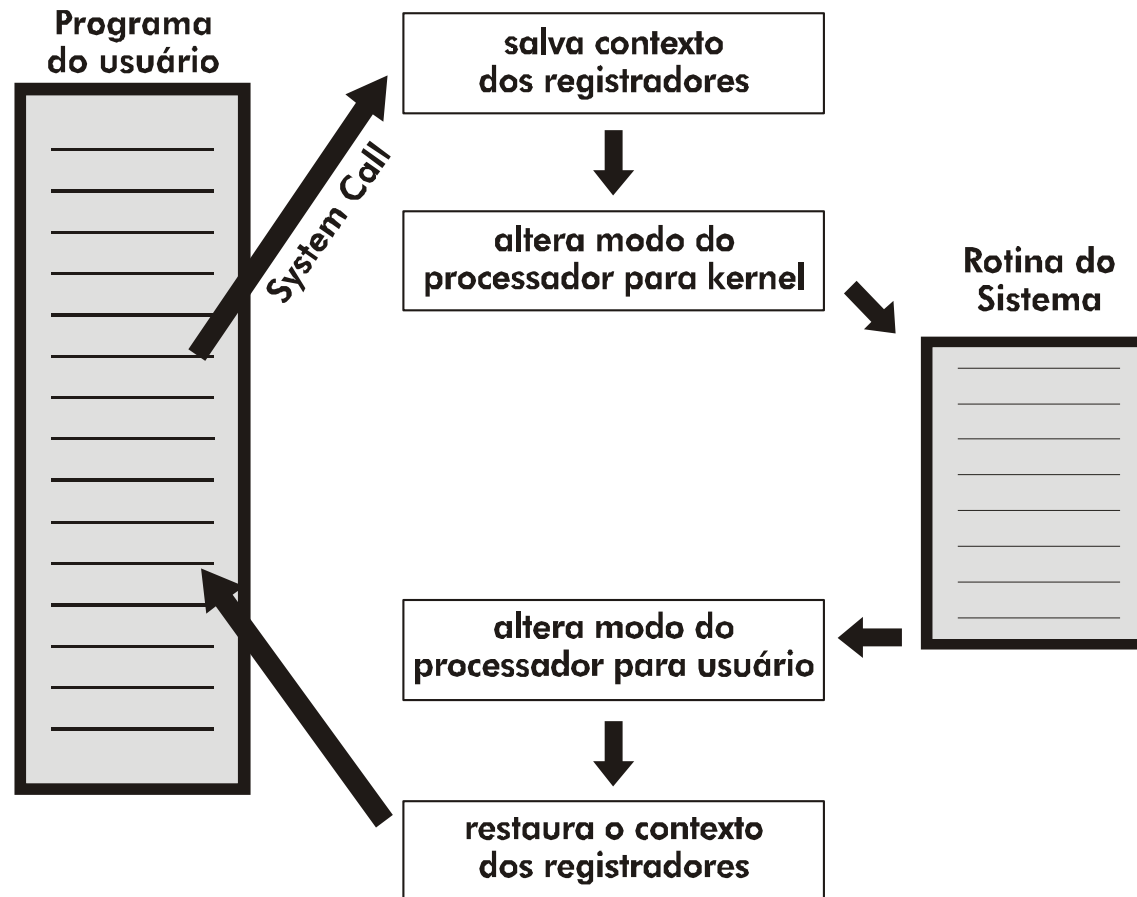
- normalmente acessada via API
 - Ex.: Win32, POSIX Unix, Java API
-

Chamada de sistema - *system call* (2)

- Modo usuário x modo kernel
 - Acesso a instruções privilegiadas
 - Acesso aos periféricos
 - Acesso a áreas de dados específicas



Chamada de sistema (3)



Chamada de sistema (4)

- tratada pelo HW como *trap*
 - SO examina a instrução de interrupção p/ determinar o que gerou a syscall
 - parâmetro indica o tipo de serviço solicitado
 - SO analisa, executa e retorna o controle p/ instrução seguinte à syscall
 - Ex.: `count = read(fd,buffer,nbytes) ;`

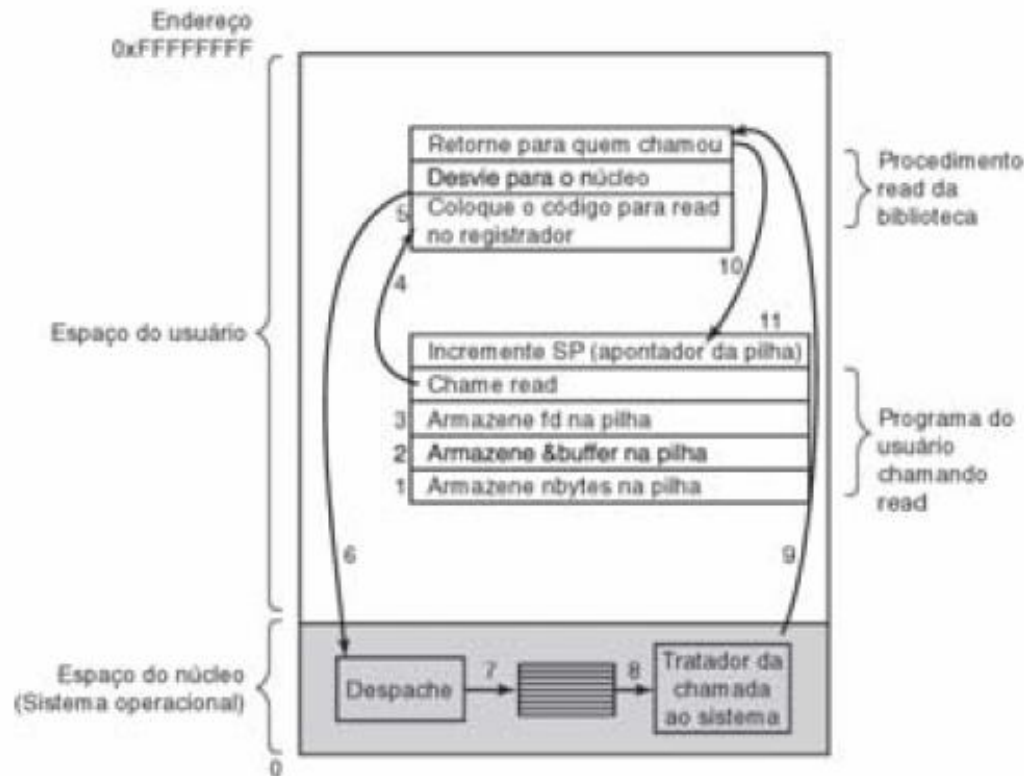
retorno da
syscall deve
ser verificado
(erro ???)

Arquivo a ser lido

Bytes a serem lidos

Ptr p/ buffer

Chamada de sistema - *syscall read* (5)



Os 11 passos para fazer uma chamada ao sistema
read (fd, buffer, nbytes)

Chamada de sistema – classificação (6)

- Controle de processos
 - end, abort, load, execute, create, terminate, wait time, event, signal, allocate, free memory
 - Gerenciamento de arquivos
 - create, delete, open, close, read, write, reposition, get/set attributes
 - Gerenciamento de dispositivos
 - request, release, read, write, reposition, get/set attributes
 - Gerenciamento de informações
 - get/set time/date, get/set system data
 - Comunicação
 - create/delete connection, send, receive, transfer status information
-

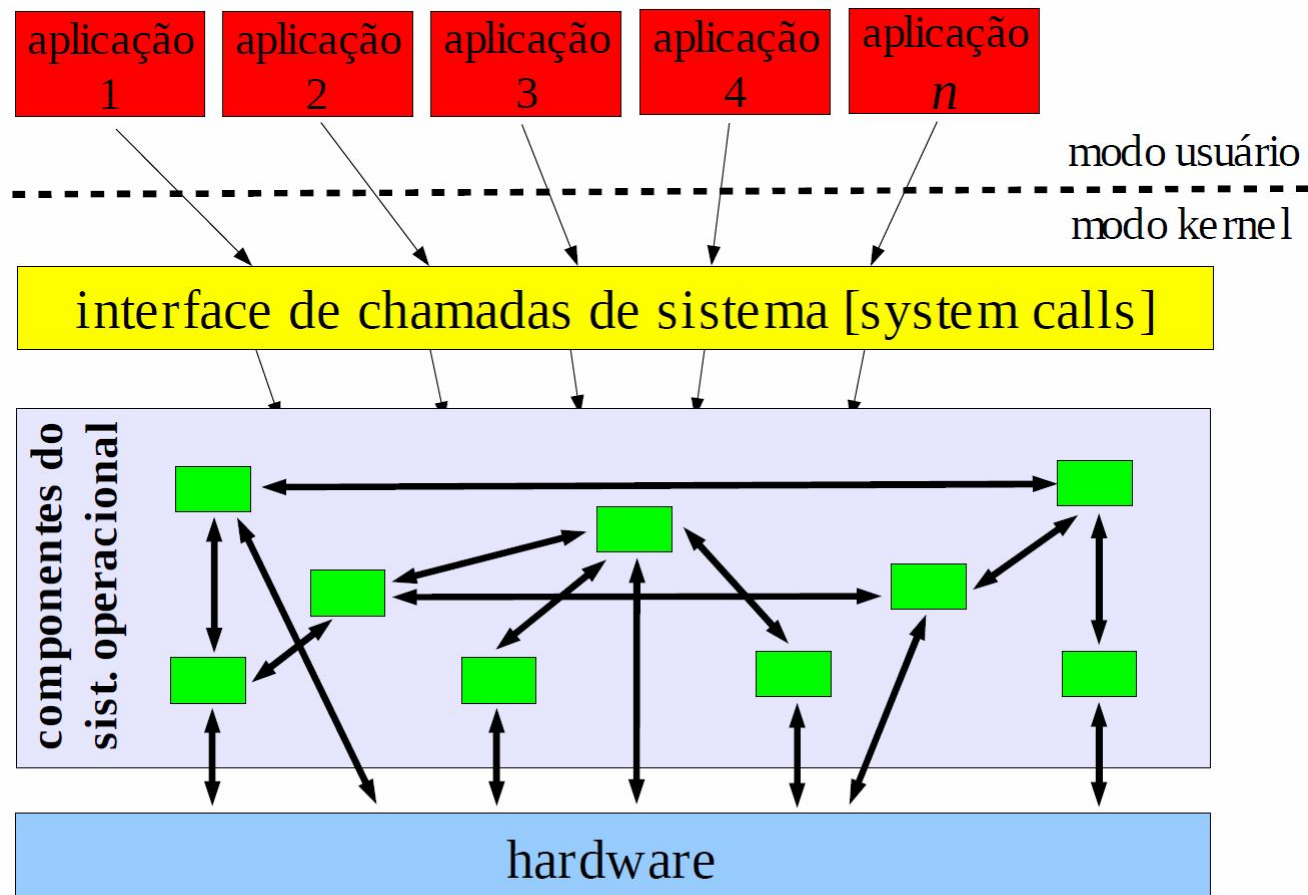
Estruturas de Sistemas

- projeto e desenvolvimento de um SO devem ser criteriosos
- estruturas:
 - monolítica
 - em camadas
 - micro-kernel (cliente-servidor)
 - máquina virtual

Estrutura monolítica (1)

- mantém as principais funções do SO em modo supervisor
- como todas as funções são concentradas no kernel, não existe uma interface bem definida
- não é estruturado, nem totalmente desestruturado
 - existe um pouco de estrutura p/ os serviços do sistema que são requisitados via chamadas de sistema

Estrutura monolítica (2)



Estrutura monolítica (3)

☺ estrutura simples

☺ desempenho

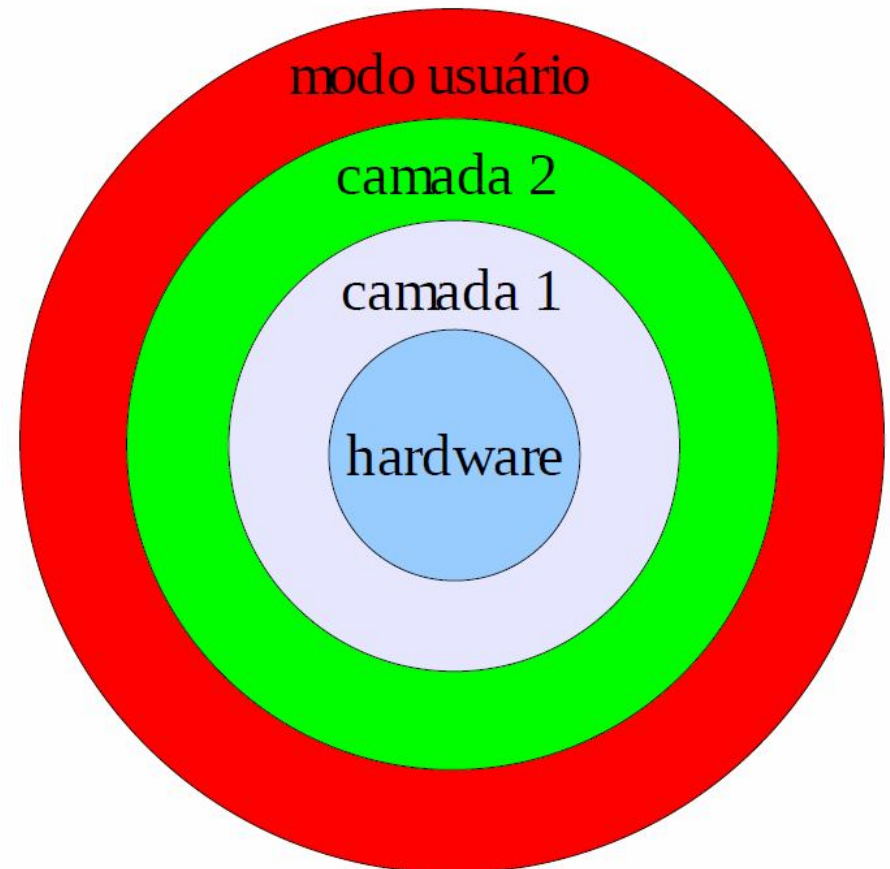
☹ pouco flexível p/ alterações

☹ manutenção

- Ex.: 1º sistemas Unix, MS-DOS
- Hoje: FreeBSD, AIX, HP-UX, Linux (monolítico e modular), ...

Estrutura em camadas (1)

- SO dividido em camadas/níveis
- funções da camada N são implementadas através de funções na camada N-1
- possui interface bem definida entre as funções
- objetivo:
 - dividir sistemas complexos em partes gerenciáveis

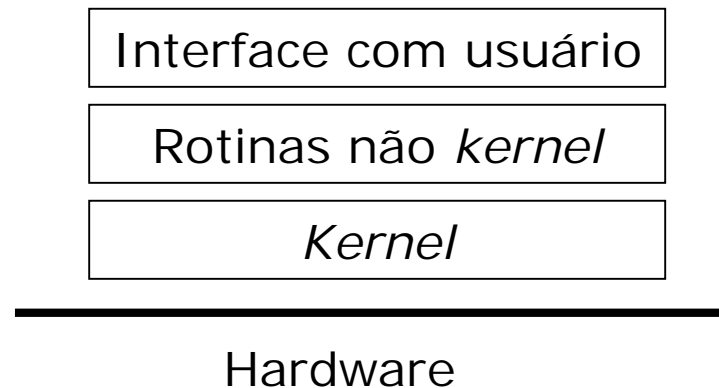


Estrutura em camadas (2)

- ☺ modularidade
- ☺ gerência e manutenção fáceis
- ☹ organização das camadas (conteúdo, ordem)
- ☹ *overhead* de cada camada
- Ex.: THE (sistema batch simples, com 6 camadas), Minix, IBM OS/2, MULTICS, Windows NT, Mac OS X

Estrutura Micro-kernel (1)

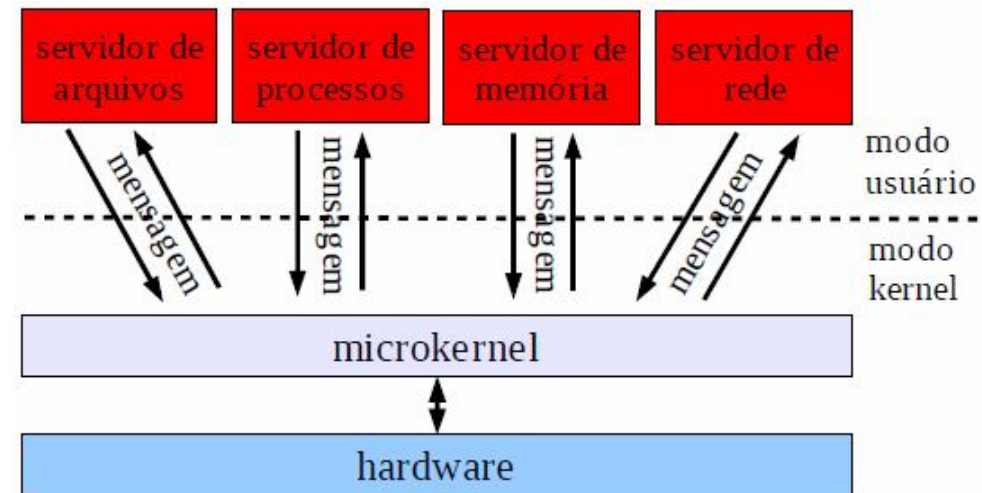
- Base: modelo cliente-servidor
- move código p/ camadas mais altas, deixando um mínimo de kernel
- *Kernel* = núcleo do SO
- restante do SO é organizado em um conjunto de *rotinas não-kernel*



Estrutura Micro-kernel (2)

- funções do SO → processos de usuário

- requisição de serviço
 - processo cliente
- atendimento do serviço
 - processo servidor



- Kernel
 - gerencia comunicação clientes – servidores (troca de msgs)

Estrutura Micro-kernel (3)

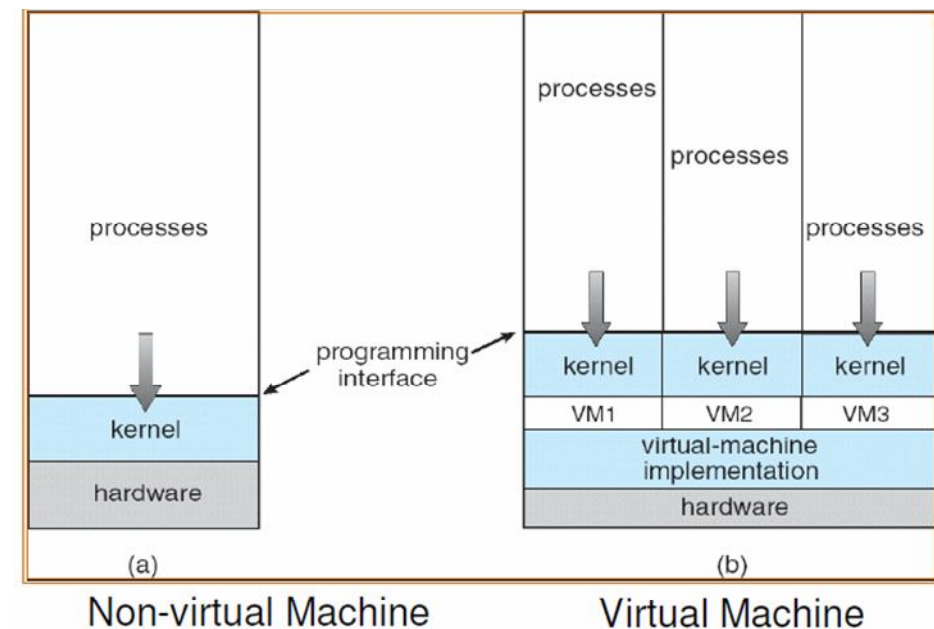
- ☺ portabilidade
- ☺ escalabilidade
- ☺ servidores fáceis de gerenciar e depurar
- ☺ independência dos servidores
- ☺ proteção (s/ acesso direto ao hw)
- ☺ serviços executam em modo usuário

- ☹ desempenho

- Ex.: Mach, Chorus, QNX, Windows baseados no NT
-

Estrutura Máquina Virtual (1)

- nível intermediário entre SO e hw
 - diversas MV independentes e isoladas
 - cada MV oferece uma cópia virtual do hw (modos de acesso, interrupções, dispositivos de E/S, etc)
 - cada MV pode rodar um SO diferente



Estrutura Máquina Virtual (2)

- ☺ proteção aos recursos do sistema
- ☺ independência
- ☺ flexibilidade

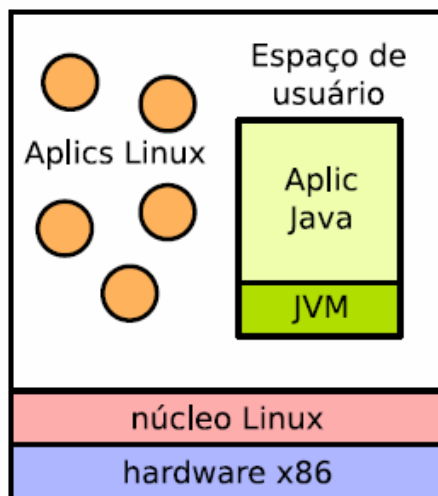
- ☹ sem compartilhamento de recursos
- ☹ sobrecarga
- ☹ complexidade (cópia exata do hw ???)

- 1º sistema VM - System/370(IBM)

Máquina virtual: hoje (3)

MV de aplicação

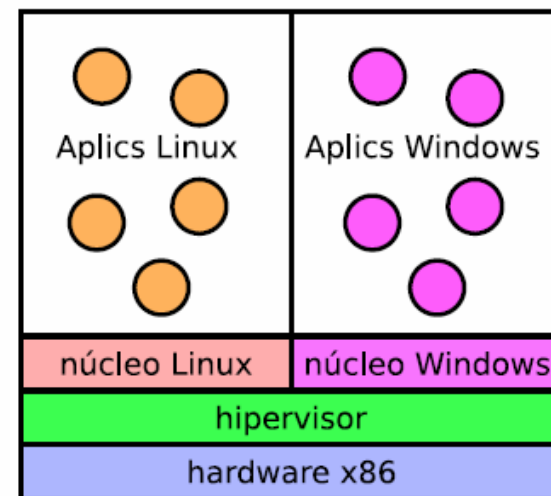
- suporta apenas um processo ou aplicação específica
- Ex.: máquina virtual Java



VM de aplicação

MV de sistema

- suporta SOs completos, com aplicações executando sobre eles
- Ex.: *VMWare*, *Xen* e *VirtualBox*



VM de sistema