



**Computer Science, University of Brawijaya**

---

**Putra Pandu Adikara, S.Kom**

**Sistem Operasi**

**Struktur Sistem Operasi**



# Struktur Sistem Operasi

- ❖ Layanan (Service) Sistem Operasi
- ❖ Antarmuka pengguna Sistem Operasi
- ❖ Sistem Calls
- ❖ Tipe-Tipe Sistem Call
- ❖ Program Sistem
- ❖ Perancangan dan Implementasi Operasi Sistem
- ❖ Struktur Sistem Operasi
- ❖ Virtual Machine
- ❖ Generasi Sistem Operasi
- ❖ Boot Sistem



## Tujuan

- ❖ Untuk menggambarkan pelayanan (service) sistem operasi yang disediakan kepada pengguna, proses, dan sistem lain
- ❖ Untuk membahas berbagai cara strukturisasi sistem operasi
- ❖ Untuk menjelaskan bagaimana sistem operasi diinstal dan disesuaikan dan bagaimana caranya boot



# Layanan Sistem Operasi

- ❖ Satu set layanan (service) sistem operasi menyediakan fungsi yang membantu pengguna:
  - **User interface** - Hampir semua sistem operasi memiliki antarmuka pengguna (UI)
    - Bervariasi antara Command-Line (CLI), Grafik User Interface (GUI), Batch
  - **Eksekusi program** - Sistem harus dapat memuat program ke memori dan menjalankan program, mengakhiri eksekusi, secara normal atau abnormal (menunjukkan kesalahan)
  - **Operasi I/O** - program berjalan mungkin memerlukan I/O, yang mungkin melibatkan file atau peranti I/O.
  - **Manipulasi File sistem** - Program perlu membaca dan menulis file dan direktori, membuat dan menghapus mereka, pencarian mereka, daftar file Informasi, manajemen izin.



## Layanan Sistem Operasi (Lanj.)

- ❖ Satu set layanan (service) sistem operasi menyediakan fungsi yang membantu pengguna:
  - **Komunikasi** - Proses dapat bertukar informasi, pada komputer yang sama atau antara komputer melalui jaringan
    - Komunikasi dapat melalui memori bersama atau melalui message passing (paket dipindahkan oleh OS)
  - **Deteksi kesalahan** - OS perlu selalu menyadari kemungkinan kesalahan
    - Dapat terjadi di CPU dan perangkat keras memori, peranti I/O, dalam program pengguna
    - Untuk setiap jenis kesalahan, OS harus mengambil tindakan yang sesuai untuk memastikan komputasi yang benar dan konsisten
    - Fasilitas Debugging dapat sangat meningkatkan pengguna dan kemampuan programmer untuk efisien menggunakan sistem



## Layanan Sistem Operasi (Lanj.)

- ❖ Set lain dari fungsi OS untuk menjamin operasi yang efisien dari sistem itu sendiri melalui pembagian sumber daya
  - **Alokasi sumber daya** - Ketika multiple user atau beberapa pekerjaan berjalan bersamaan, sumber daya harus dialokasikan untuk masing-masing
    - Banyak jenis sumber daya - Beberapa (seperti siklus CPU, memori utama, dan penyimpanan file) mungkin memiliki kode alokasi khusus, yang lain (seperti peranti I/O) mungkin punya permintaan umum dan rilis kode.
  - **Akuntansi** - Untuk melacak pengguna mana yang menggunakan berapa banyak dan apa jenisnya dari sumber daya komputer
  - **Proteksi dan keamanan** - Pemilik informasi yang disimpan dalam sebuah sistem komputer multiuser atau jaringan mungkin ingin mengontrol penggunaan informasi tersebut, proses konkuren tidak boleh saling mengganggu
    - **Proteksi/Perlindungan** melibatkan memastikan bahwa semua akses ke sumber daya sistem dikendalikan
    - **Keamanan** sistem dari luar memerlukan otentikasi pengguna, diperluas untuk mempertahankan peranti I/O eksternal dari upaya akses tidak valid
    - Jika sistem harus dilindungi dan supaya aman, tindakan pencegahan harus dilembagakan keseluruhan. Sebuah rantai hanya sekuat pada hubungan yang terlemah



## Antarmuka Pengguna Sistem Operasi - CLI

- ❖ CLI memungkinkan pemasukan perintah langsung
  - Kadang-kadang diimplementasikan di kernel, kadang-kadang oleh program sistem
  - Kadang-kadang beberapa selera diimplementasikan – **shells**
  - Utamanya mengambil perintah dari pengguna dan mengeksekusinya
    - Kadang-kadang perintah built-in, kadang-kadang hanya nama program
      - Jika yang terakhir, menambahkan fitur baru tidak memerlukan modifikasi shell



## ❖ Linux

Shell Name	Developed by	Where	Remark
BASH ( Bourne-Again Shell )	Brian Fox and Chet Ramey	Free Software Foundation	Most common shell in Linux. It's Freeware shell.
CSH (C SHell)	Bill Joy	University of California (For BSD)	The C shell's syntax and usage are very similar to the C programming language.
KSH (Korn SHell)	David Korn	AT & T Bell Labs	--
TCSH	See the man page. Type \$ man tcsh	--	TCSH is an enhanced but completely compatible version of the Berkeley UNIX C shell (CSH).

## ❖ MS-DOS

- shell-nya adalah COMMAND.COM





# User Operating System Interface - GUI

- ❖ Antarmuka metafora **desktop** yg user-friendly
  - Biasanya mouse, keyboard, dan monitor
  - **ikon** mewakili file, program, tindakan, dll
  - Berbagai tombol mouse di atas objek dalam antarmuka menyebabkan berbagai tindakan (memberikan informasi, pilihan, melaksanakan fungsinya, membuka direktori (dikenal sebagai **folder**))
  - Diciptakan di Xerox PARC
- ❖ Banyak sistem sekarang mencakup antarmuka CLI dan GUI
  - Microsoft Windows GUI dengan shell CLI "command", "PowerShell"
  - Apple Mac OS X sebagai interface GUI "Aqua" dengan kernel UNIX yang tersedia di bawah dan shell
  - Solaris CLI dengan antarmuka GUI opsional (Java Desktop, KDE)



# System Calls

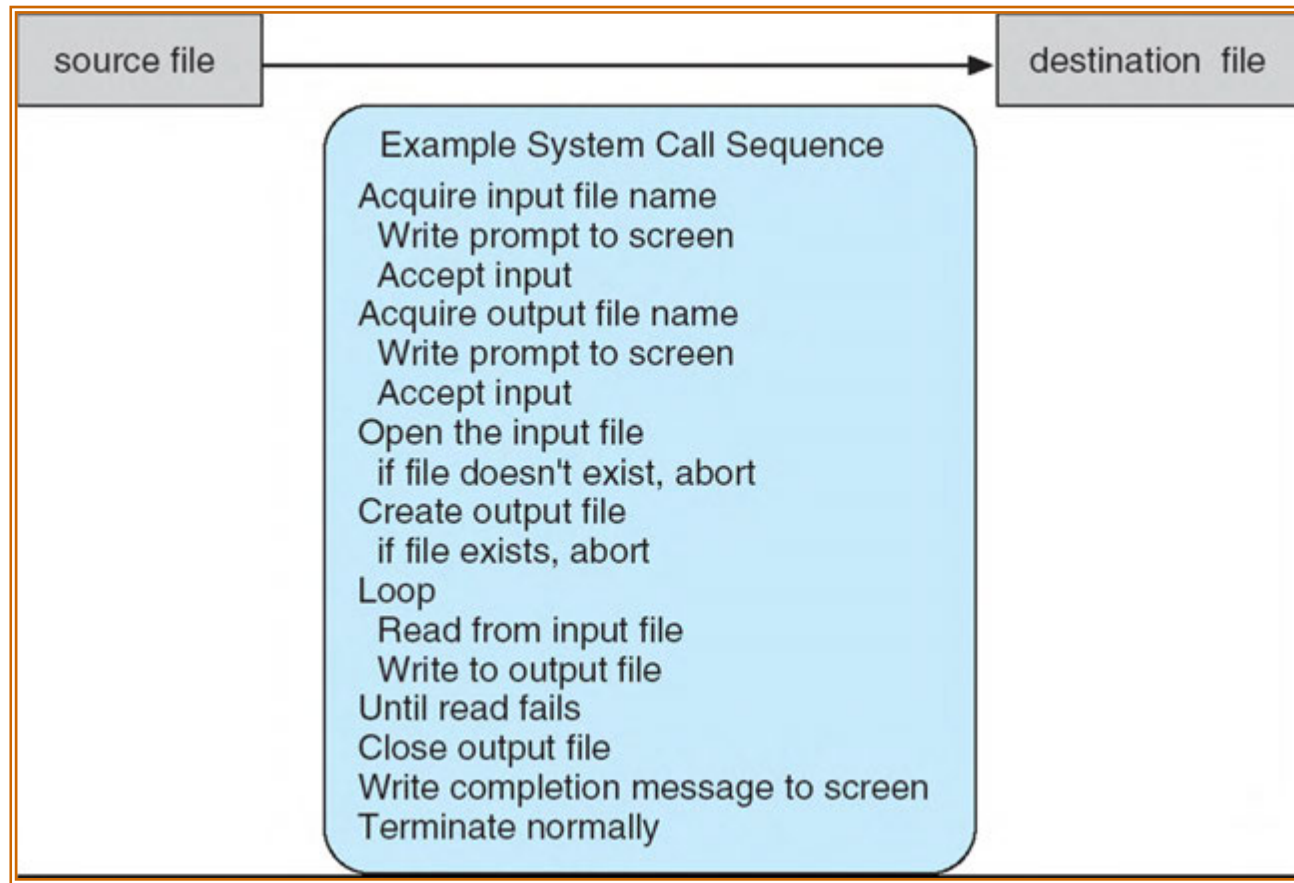
- ❖ Antarmuka pemrograman untuk layanan yang diberikan oleh OS
- ❖ Biasanya ditulis dalam bahasa tingkat tinggi (C atau C++)
- ❖ Sebagian besar diakses oleh program melalui **Application Program Interface (API)** tingkat-tinggi daripada menggunakan sistem direct call
- ❖ Tiga API yang paling umum adalah:
  - Win32 API untuk Windows,
  - POSIX API untuk sistem berbasis POSIX (termasuk hampir semua versi UNIX, Linux, dan Mac OS X), dan
  - Java API untuk Java virtual machine (JVM)
- ❖ Mengapa menggunakan API daripada system calls?

(Catatan bahwa nama-nama sistem call yang digunakan di seluruh teks ini adalah generik)



## Contoh System Calls

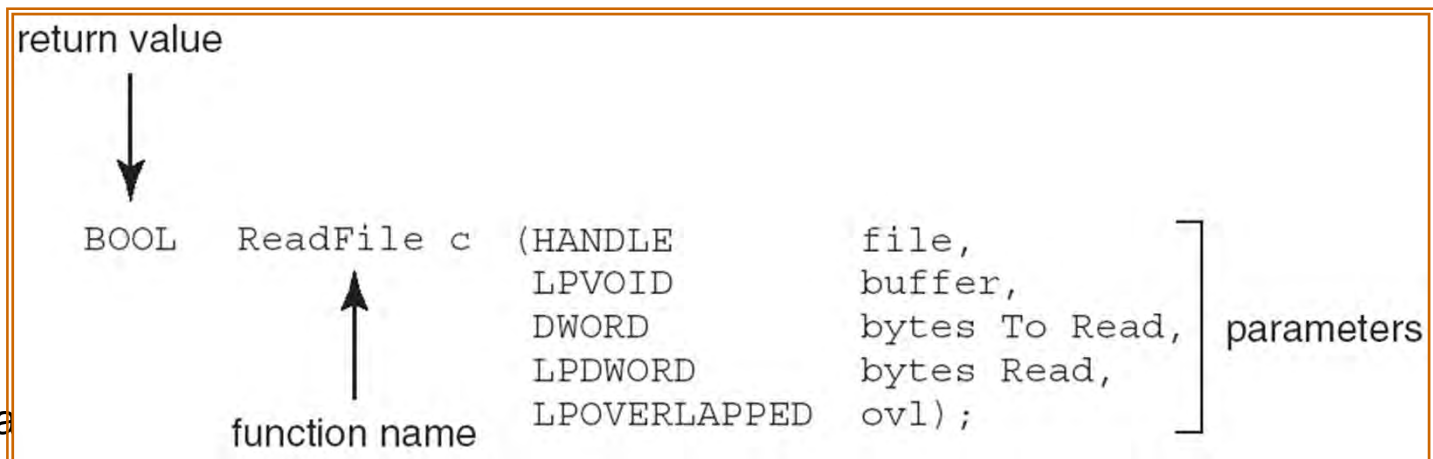
- ❖ Urutan system call sequence untuk mengkopi isi dari satu file ke file lain





# Contoh Standard API

- ❖ Tinjau function **ReadFile()** di
- ❖ Win32 API—fungsi pembacaan dari file



- ❖ Keterangan
  - HANDLE file—file yang akan dibaca
  - LPVOID buffer—buffer dimana data akan dibaca ke dan ditulis dari
  - DWORD bytesToRead—ukuran jumlah bytes yang akan dibaca ke buffer
  - LPDWORD bytesRead—ukuran jumlah bytes yang dibaca sejak pembacaan terakhir
  - LPOVERLAPPED ovl—indikasi jika overlap I/O sedang digunakan

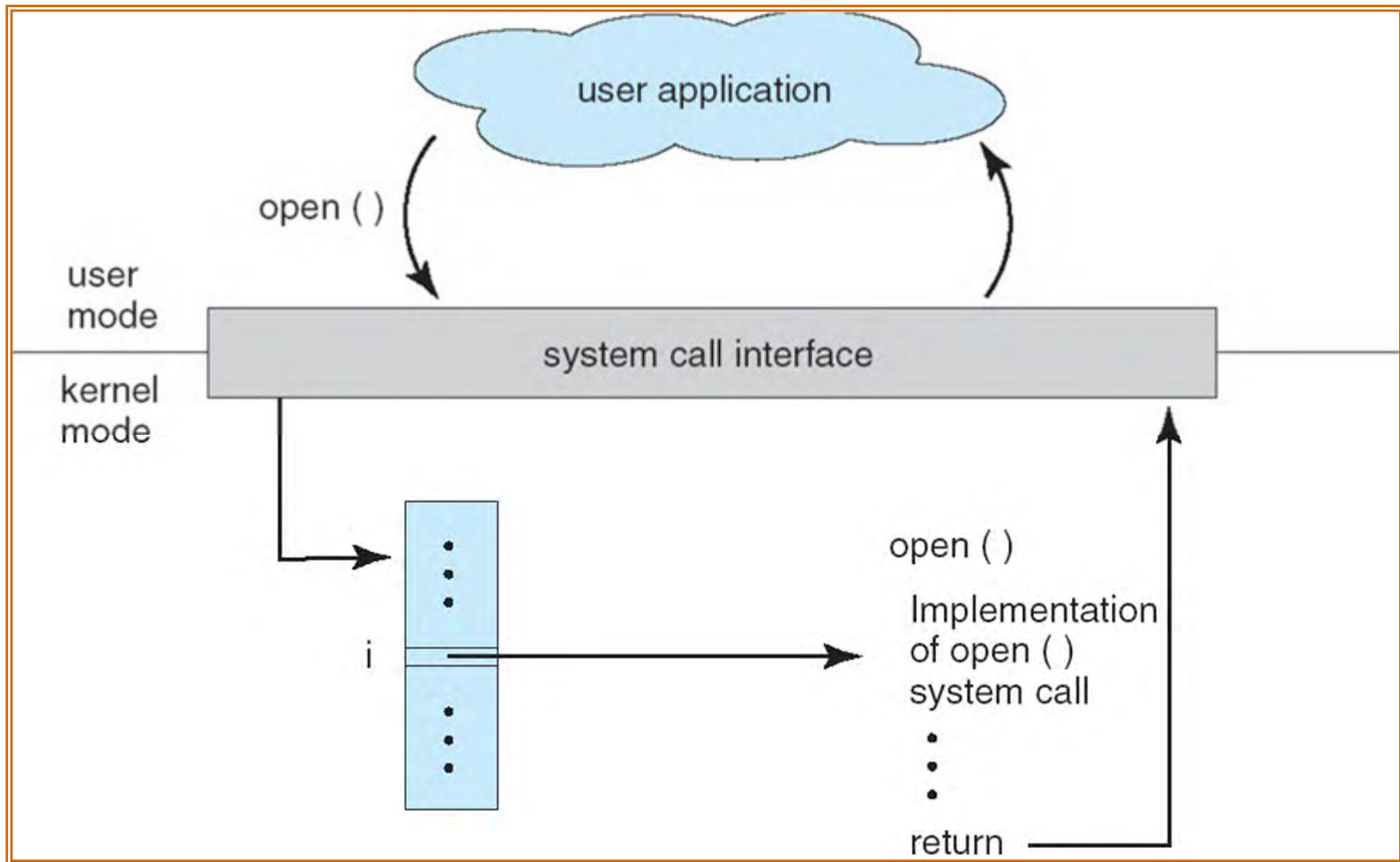


## Implementasi System Call

- ❖ Biasanya, nomor dikaitkan dengan setiap sistem call
  - System-call interface memelihara sebuah tabel berindeks menurut nomor-nomor ini
- ❖ Antarmuka system call memanggil system call yang diinginkan di kernel OS dan mengembalikan status dari sistem call dan nilai-nilai hasil baliknya
- ❖ Caller tidak perlu tahu bagaimana system call diimplementasikan
  - Hanya perlu mematuhi API dan mengerti apa OS akan melakukannya sebagai suatu hasil panggilan
  - Sebagian besar rincian antarmuka OS disembunyikan dari programmer menggunakan API
    - Dikelola oleh library yg mendukung run-time (set fungsi yang dibangun dalam library yg disertakan dengan compiler)



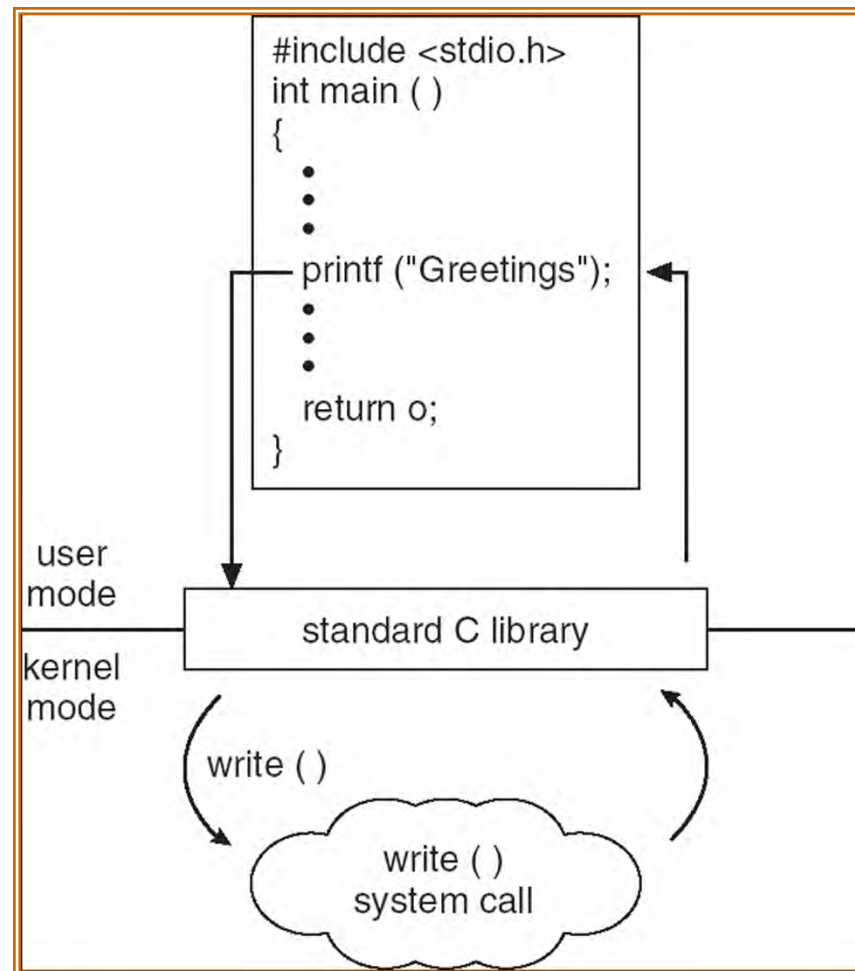
# API – System Call – OS Relationship





## Contoh Standar C Library

- ❖ Program C memanggil call library printf(), yang mana memanggil system call write()





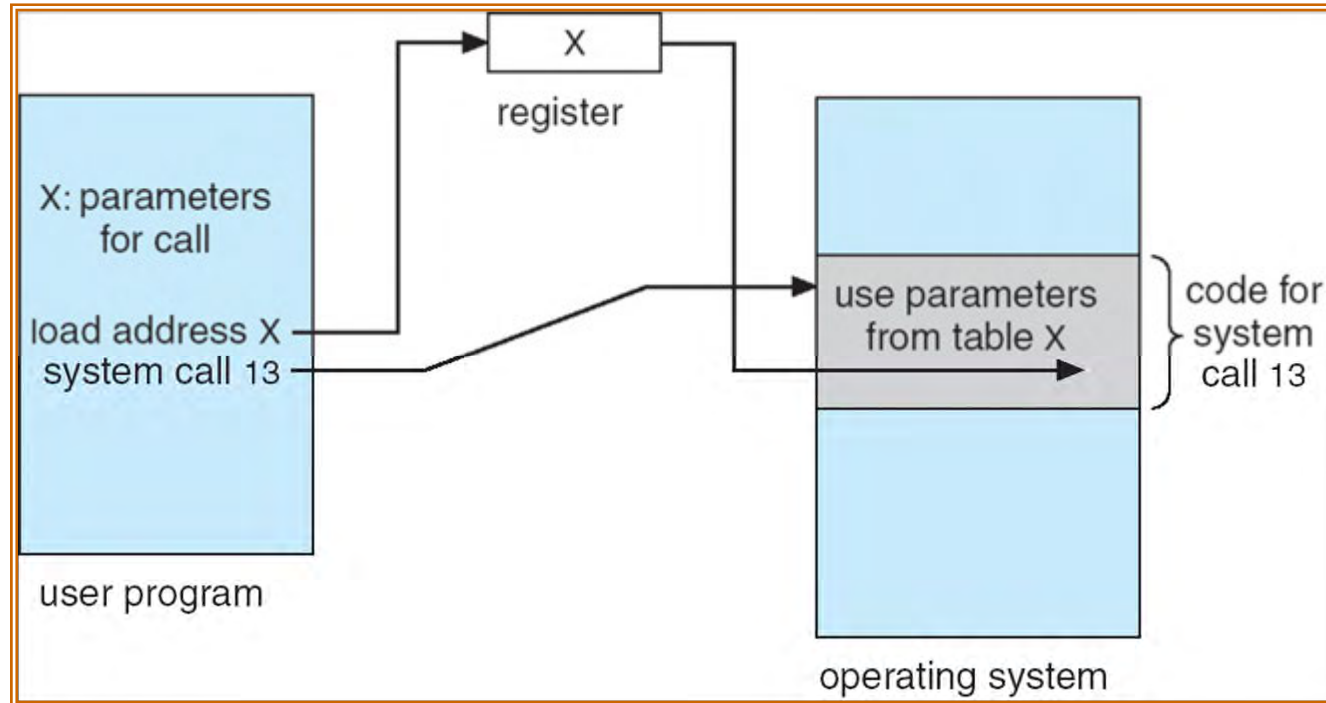
# System Call Parameter Passing

- ❖ Seringkali, informasi lebih diperlukan dari sekedar identitas system call yang diinginkan
  - Tipe pasti tepat dan jumlah informasi yang bervariasi sesuai dengan OS dan call nya
- ❖ Tiga metode umum yang digunakan untuk passing parameter ke OS
  - Sederhana: pass parameter dalam register
    - Dalam beberapa kasus, mungkin parameter lebih dari register
  - Parameter disimpan dalam *block*, atau *table*, dalam memori, dan alamat block dilewatkan sebagai parameter di register
    - Pendekatan yang diambil oleh Linux dan Solaris
  - Parameter ditempatkan, atau di-*push*, ke *stack* oleh program dan di-*pop* dari stack oleh sistem operasi
  - Metode Block dan stack tidak membatasi jumlah atau panjang parameter yang dilewatkan





# Parameter Passing via Table



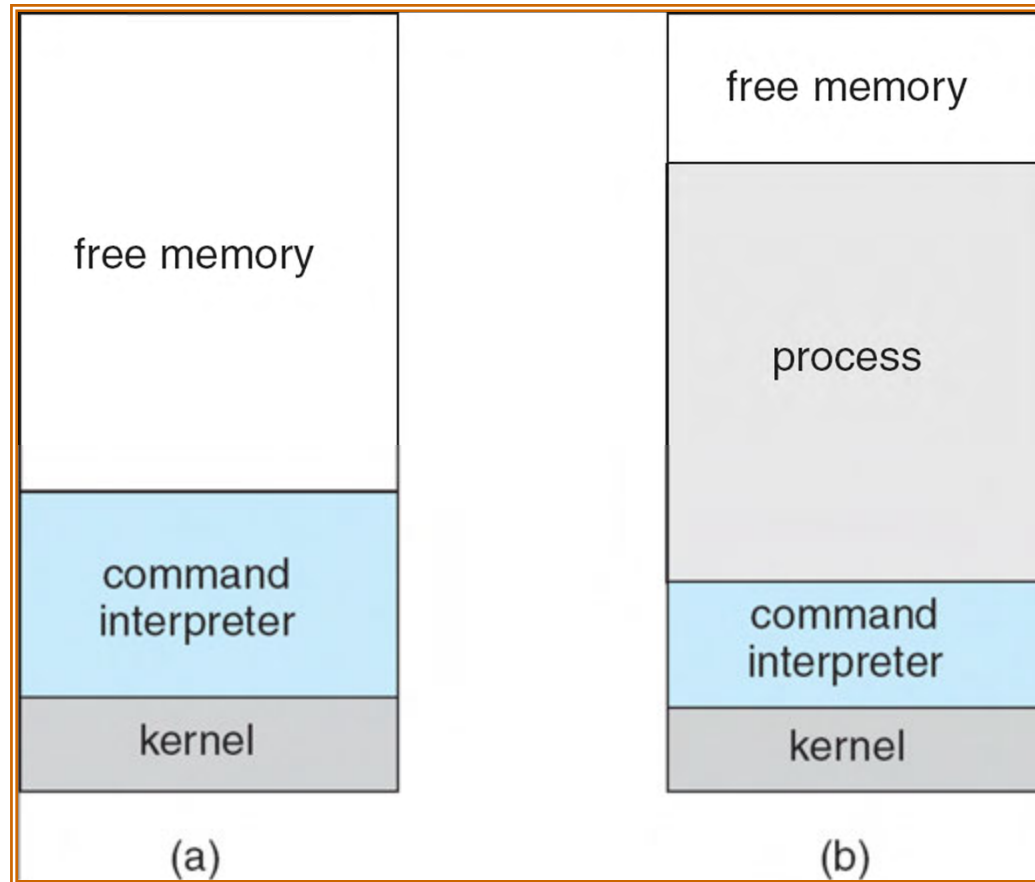


## **Tipe-Tipe System Calls**

- ❖ Kontrol proses
- ❖ Manajemen file
- ❖ Manajemen peranti
- ❖ Pemeliharaan informasi
- ❖ Komunikasi



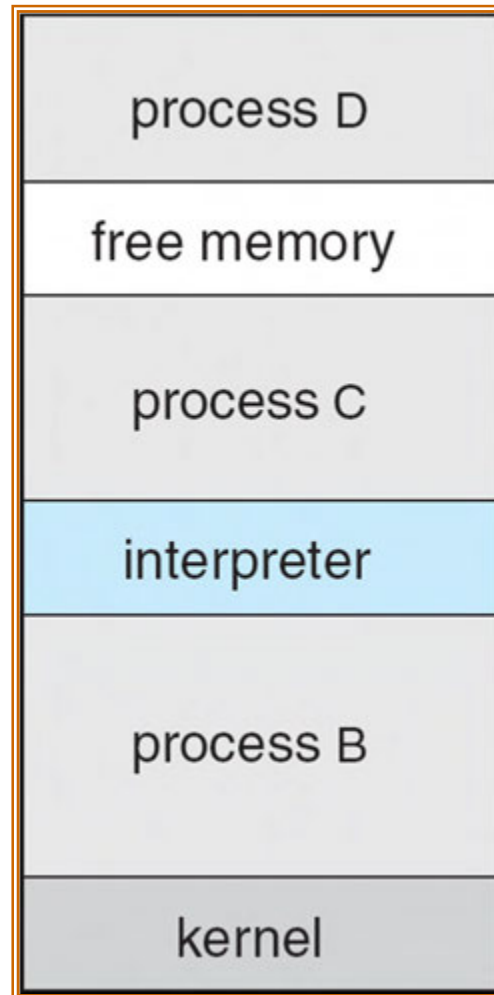
# Execution MS-DOS



(a) At system startup (b) running a program



# FreeBSD Running Multiple Programs





# System Programs

- ❖ Program sistem menyediakan lingkungan yang nyaman untuk pengembangan program dan eksekusi. Ini dapat dibagi menjadi:
  - Manipulasi Berkas
  - Informasi status
  - Modifikasi File
  - Dukungan bahasa pemrograman
  - Pemuatan dan eksekusi program (program loading dan execution)
  - Komunikasi
  - Program aplikasi
- ❖ Pengguna sebagian besar memandangi tampilan sistem operasi didefinisikan oleh program sistem, bukan sistem call sebenarnya



# Solaris 10 dtrace Following System Call

```
# ./all.d `pgrep xclock` XEventsQueued
dtrace: script './all.d' matched 52377 probes
CPU FUNCTION
0 -> XEventsQueued U
0 -> _XEventsQueued U
0 -> _X11TransBytesReadable U
0 <- _X11TransBytesReadable U
0 -> _X11TransSocketBytesReadable U
0 <- _X11TransSocketBytesreadable U
0 -> ioctl U
0 -> ioctl K
0 -> getf K
0 -> set_active_fd K
0 <- set_active_fd K
0 <- getf K
0 -> get_umatamodel K
0 <- get_umatamodel K
...
0 -> releasef K
0 -> clear_active_fd K
0 <- clear_active_fd K
0 -> cv_broadcast K
0 <- cv_broadcast K
0 <- releasef K
0 <- ioctl K
0 <- ioctl U
0 <- _XEventsQueued U
0 <- XEventsQueued U
```



# System Programs

- ❖ Menyediakan lingkungan yang nyaman untuk pengembangan dan eksekusi program
  - Beberapa darinya hanya user interface untuk sistem call; lainnya jauh lebih kompleks
- ❖ Manajemen file - Membuat, menghapus, menyalin, mengubah nama, mencetak, dump, daftar, dan umumnya memanipulasi file dan direktori
- ❖ Informasi status
  - Beberapa meminta sistem untuk informasi - tanggal, waktu, jumlah memori yang tersedia, ruang disk, jumlah pengguna
  - Lainnya menyediakan informasi rincian performa, logging, dan debugging
  - Biasanya, program-program ini memformat dan mencetak output ke terminal atau perangkat output lainnya
  - Beberapa sistem menerapkan registri - digunakan untuk menyimpan dan mengambil informasi konfigurasi



## Program Sistem (cont'd)

- ❖ Modifikasi File
  - Editor Teks untuk membuat dan memodifikasi file
  - Perintah khusus untuk mencari isi dari file atau melakukan transformasi dari teks
- ❖ Dukungan bahasa pemrograman – compiler, assembler, debugger dan interpreter kadang-kadang diberikan
- ❖ Pemuatan dan eksekusi program – Absolute loader, relocatable loader, linkage editor, dan overlay loader, sistem debugging untuk tingkat yang lebih tinggi dan bahasa mesin
- ❖ Komunikasi - Menyediakan mekanisme untuk membuat hubungan virtual antar proses, pengguna, dan sistem komputer
  - Memungkinkan pengguna untuk mengirim pesan dari satu layar ke layar lain, browse halaman web, mengirim pesan email, login jarak jauh, transfer file dari satu mesin yang lain





## Desain and Implementasi Sistem Operasi

- ❖ Desain dan Implementasi OS tidak “solvable”, tetapi beberapa pendekatan telah terbukti sukses
- ❖ Struktur internal Sistem Operasi yang berbeda dapat sangat bervariasi
- ❖ Mulailah dengan menentukan tujuan dan spesifikasi
- ❖ Dipengaruhi oleh pilihan perangkat keras, jenis sistem
- ❖ Tujuan User dan tujuan System
  - Tujuan User - sistem operasi harus nyaman digunakan, mudah dipelajari, dapat diandalkan, aman, dan cepat
  - Tujuan System - sistem operasi harus mudah untuk dirancang, diimplementasikan, dan dipelihara, serta fleksibel, handal, bebas kesalahan, dan efisien



## Desain and Implementasi Sistem Operasi (Lanj.)

- ❖ Prinsip penting untuk memisahkan
  - **Kebijakan (Policy):** Apa yang akan dilakukan?
  - **Mekanisme (Mechanism):** Bagaimana melakukannya?
- ❖ Mekanisme menentukan bagaimana melakukan sesuatu, kebijakan memutuskan apa yang akan dilakukan
  - Pemisahan kebijakan dari mekanisme adalah prinsip yang sangat penting, hal itu memungkinkan fleksibilitas maksimal jika keputusan kebijakan harus diubah nanti

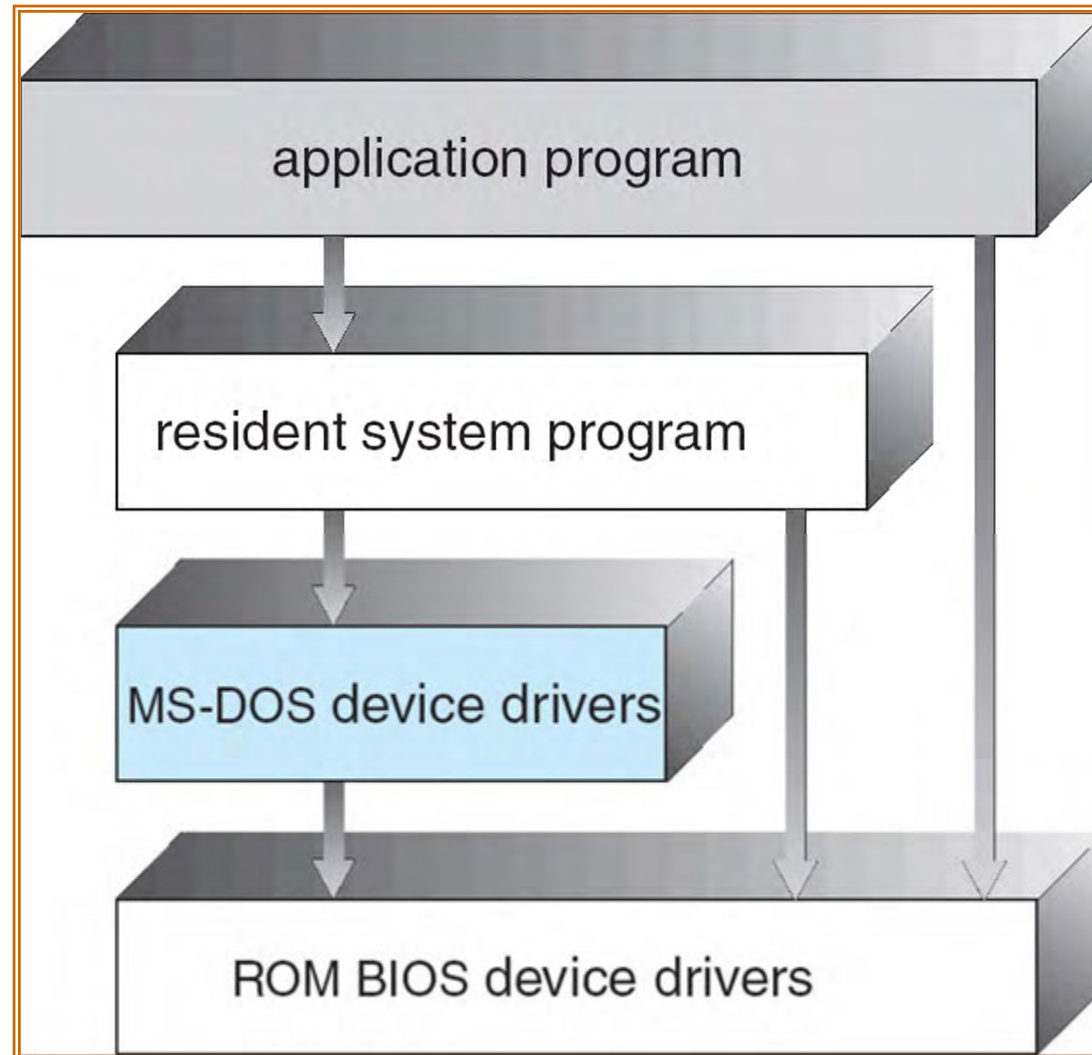


## Simple Structure

- ❖ MS-DOS - dibuat untuk memberikan fungsionalitas paling banyak dalam ruang sedikit
  - Tidak dibagi dalam modul-modul
  - Meskipun MS-DOS memiliki struktur tertentu, tingkat antarmuka dan fungsionalitas tidak dipisahkan secara baik



# Struktur Lapisan MS-DOS



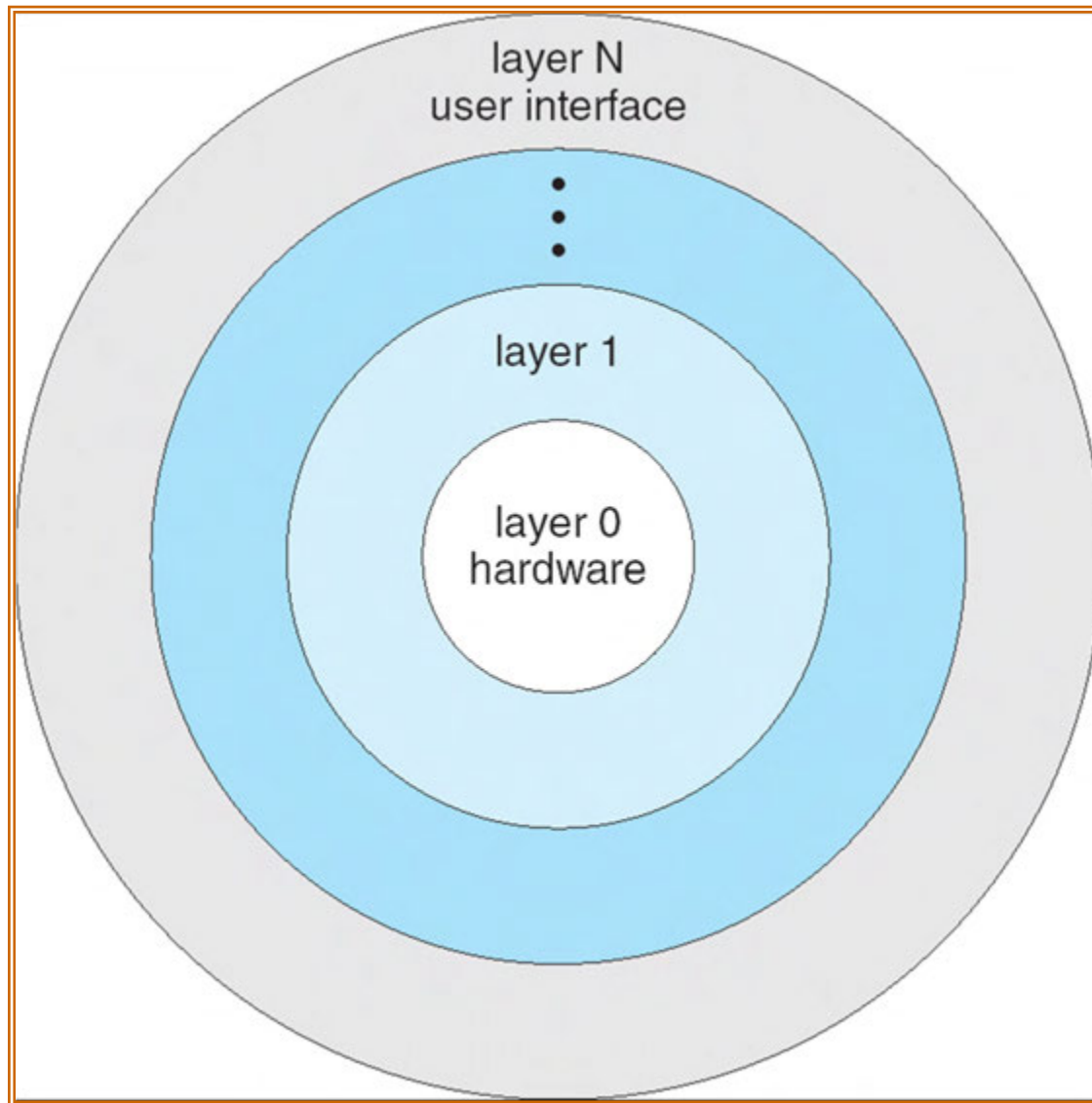


## Pendekatan Berlapis

- ❖ Sistem operasi dibagi menjadi beberapa lapisan (tingkat), masing-masing dibangun di atas lapisan bawahnya. Lapisan bawah (layer 0), adalah perangkat keras, sedangkan (lapisan N) tertinggi adalah user interface.
- ❖ Dengan modularitas, lapisan yang dipilih sedemikian rupa sehingga masing-masing menggunakan fungsi (operasi) dan layanan (service) hanya lapisan ditingkat bawahnya



# Layered Operating System



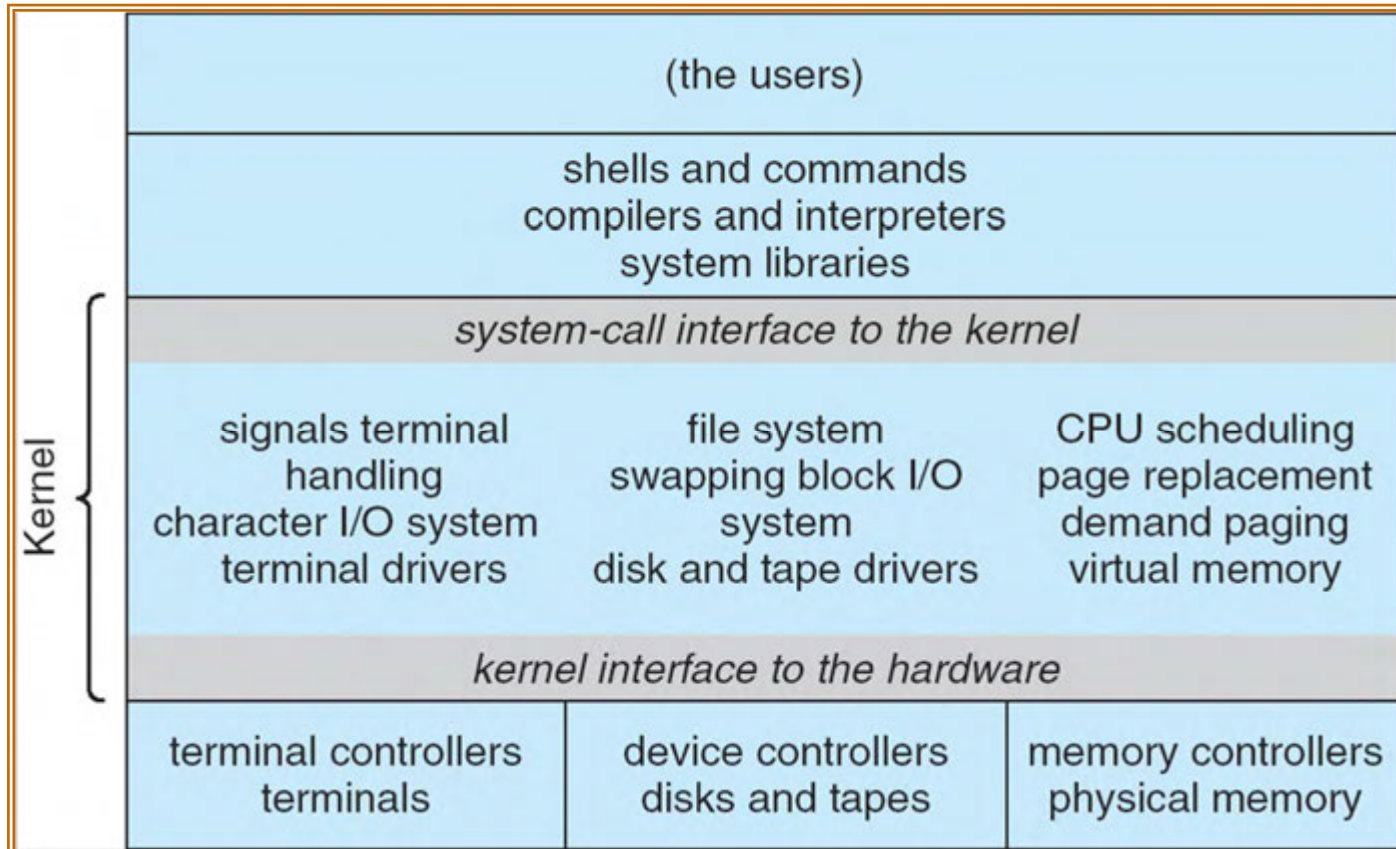


# UNIX

- ❖ UNIX - dibatasi oleh fungsionalitas perangkat keras, sistem operasi UNIX asli memiliki struktur terbatas. OS UNIX terdiri dari dua bagian terpisah
  - Sistem program
  - Kernel
    - Terdiri dari segala sesuatu di bawah antarmuka sistem -call dan di atas fisik perangkat keras
    - Menyediakan sistem berkas, penjadwalan CPU, manajemen memori, dan sistem operasi fungsi; sejumlah besar fungsi untuk satu tingkat



# Struktur Sistem UNIX





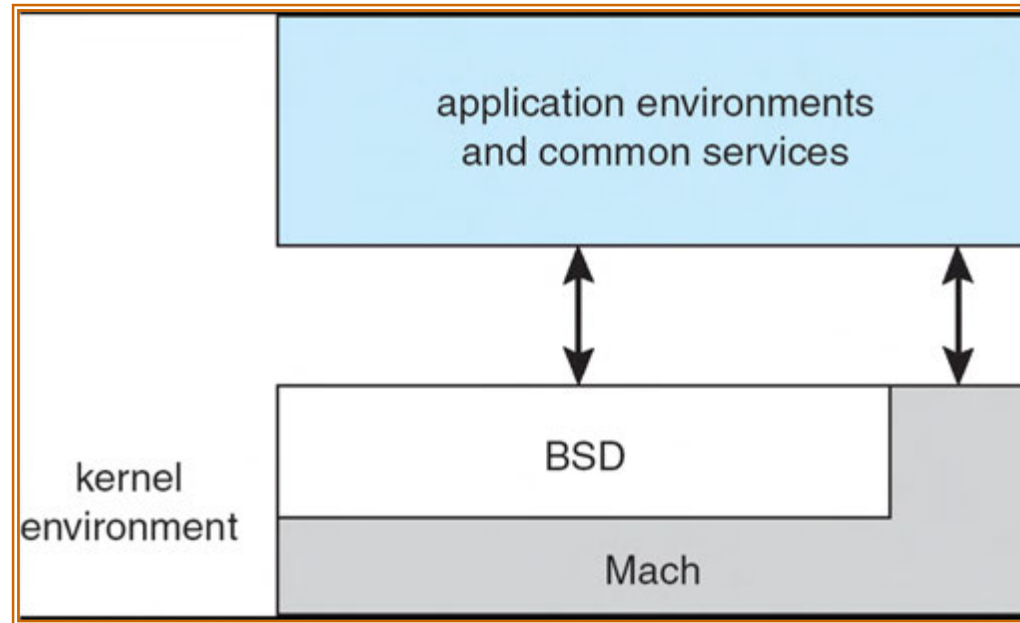


## Microkernel System Structure

- ❖ Berpindah sebisa mungkin dari kernel ke ruang “user“
- ❖ Komunikasi terjadi antara module user menggunakan passing message
- ❖ Manfaat:
  - Lebih mudah untuk mengembangkan mikrokernel
  - Lebih mudah untuk porting sistem operasi ke arsitektur baru
  - Lebih dapat diandalkan (sedikit kode berjalan dalam mode kernel)
  - Lebih aman
- ❖ Kekurangan:
  - Overhead kinerja dari komunikasi ruang pengguna ke ruang kernel



# Struktur Mac OS X



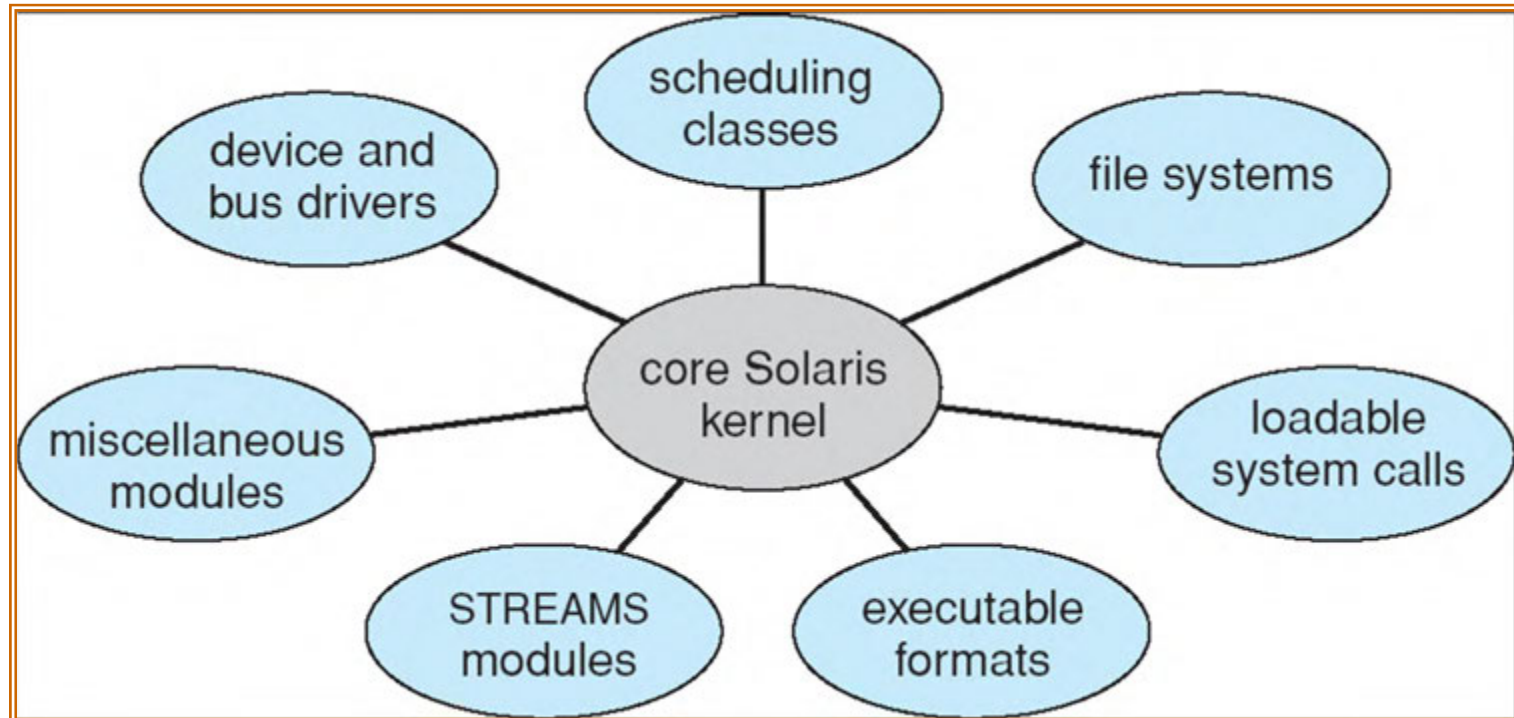


## Modul-Modul

- ❖ Sebagian besar sistem operasi modern menerapkan modul-modul kernel
  - Menggunakan pendekatan berorientasi obyek
  - Tiap modul komponen inti dipisahkan
  - Tiap modul “berbicara” ke yang lainnya melalui antarmuka yg dikenal
  - Tiap modul loadable sesuai keperluan di dalam kernel
- ❖ Secara keseluruhan, mirip dengan lapisan tetapi lebih fleksibel



# Pendekatan Modular Solaris





## Virtual Machine

- ❖ **Virtual machine** mengambil pendekatan berlapis untuk kesimpulan logis. Memperlakukan hardware dan kernel sistem operasi seolah-olah semuanya perangkat keras
- ❖ Sebuah mesin virtual menyediakan sebuah antarmuka yang *identik* dengan perangkat keras yang mendasari secara kasat mata
- ❖ Sistem operasi menciptakan ilusi dari beberapa proses, masing-masing dieksekusi pada prosesor sendiri dengan memori (virtual) sendiri

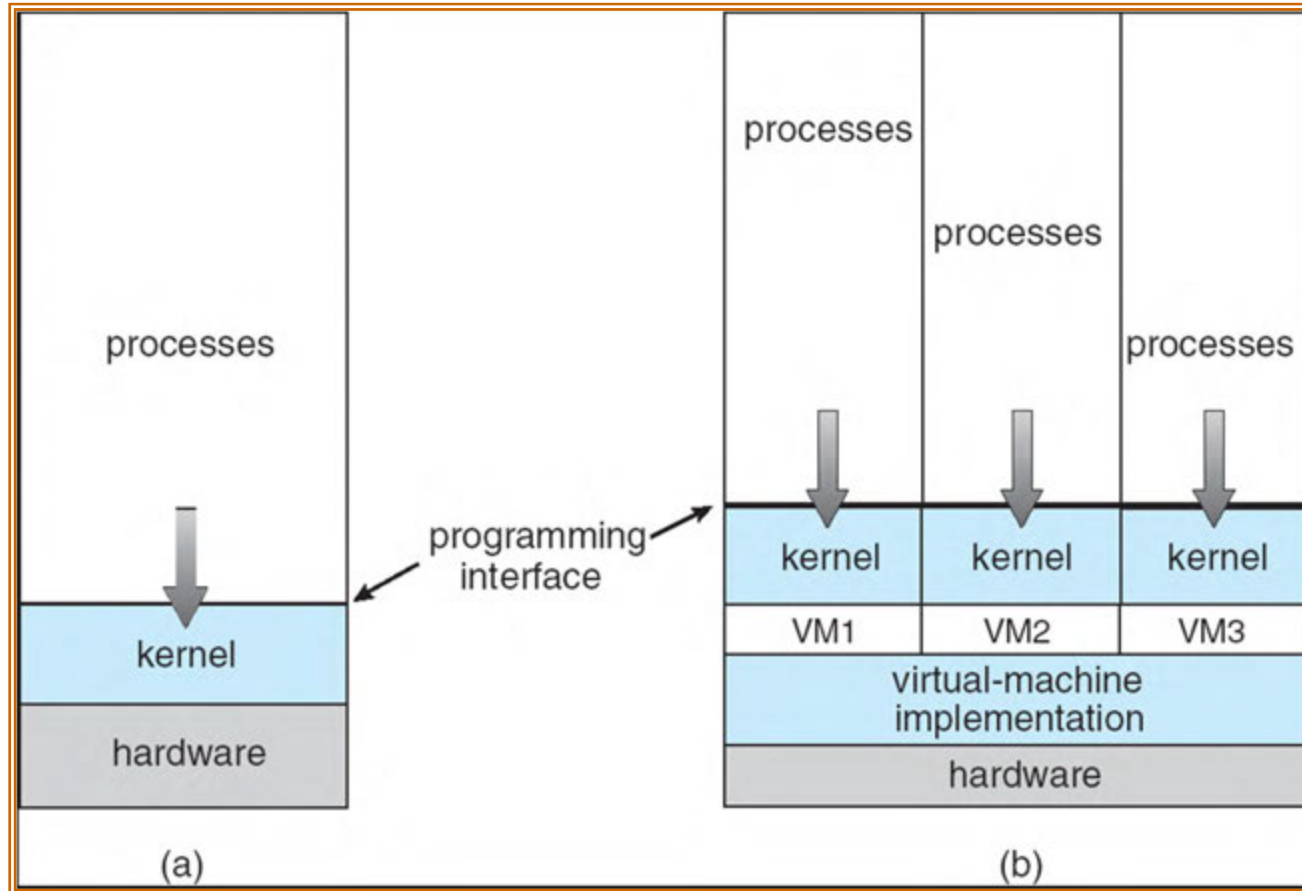


## Virtual Machine (Lanj.)

- ❖ Sumber daya dari komputer fisik dibagi untuk membuat mesin virtual
  - Penjadwalan CPU dapat membuat penampakan bahwa pengguna memiliki prosesor sendiri
  - Spooling dan sistem berkas dapat memberikan card reader virtual dan line printer virtual
  - Terminal pengguna time-sharing biasa berfungsi sebagai console operator virtual machine



# Virtual Machine (Lanj.)



(a) Nonvirtual machine (b) virtual machine



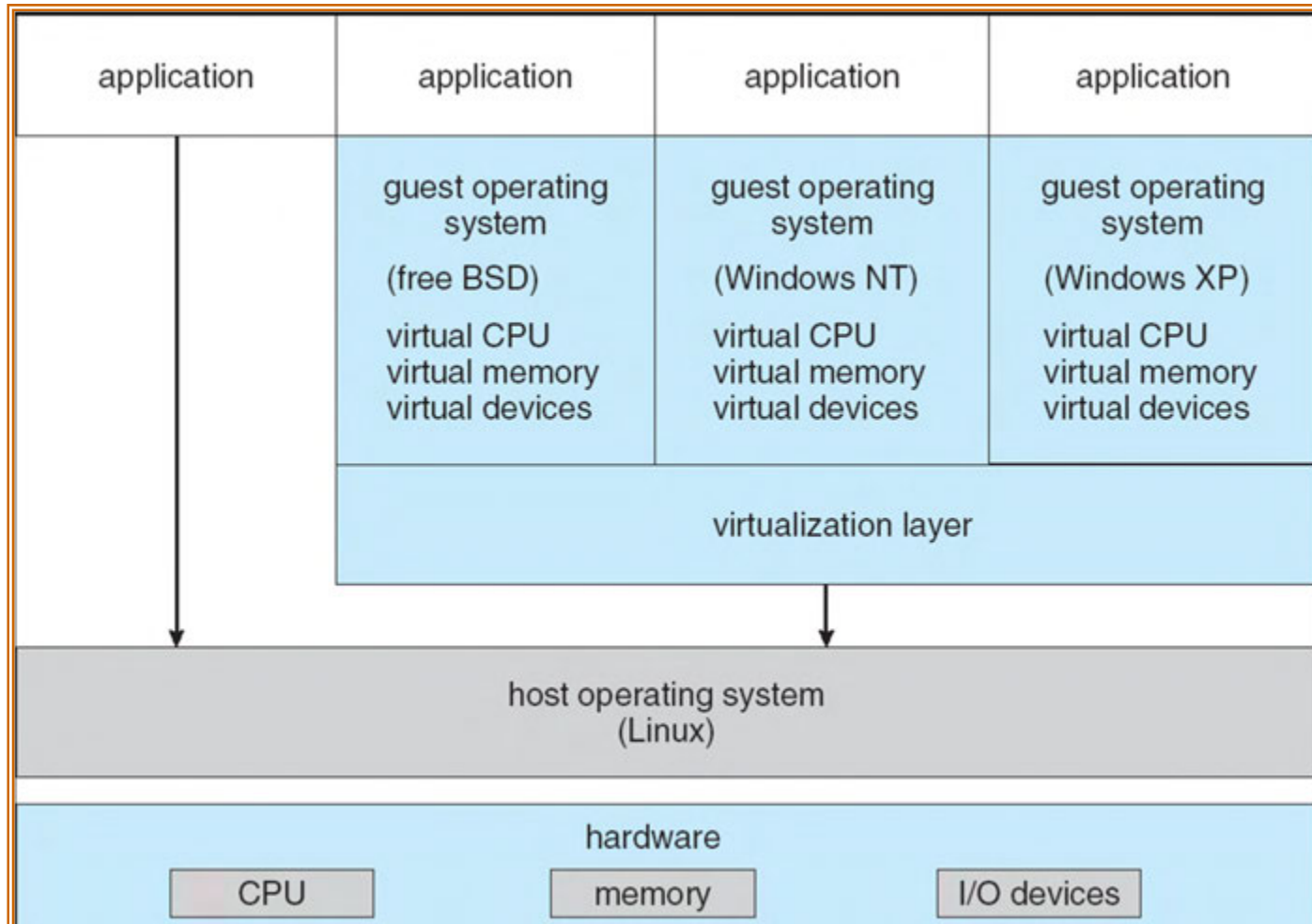
## Virtual Machines (Cont.)

- ❖ Konsep virtual machine menyediakan perlindungan yang lengkap dari sumber daya sistem karena masing-masing mesin virtual terisolasi dari semua virtual machine lainnya. Isolasi ini, bagaimanapun, tidak mengizinkan berbagi sumber daya secara langsung .
- ❖ Sebuah sistem virtual machine adalah kendaraan yang sempurna untuk penelitian sistem operasi dan development. Pengembangan sistem dilakukan pada mesin virtual, bukan pada mesin fisik sehingga tidak mengganggu operasi normal sistem.
- ❖ Konsep mesin virtual sangat sulit untuk diimplementasikan karena usaha yang dibutuhkan untuk menyediakan duplikat yang tepat untuk mesin yang mendasarinya



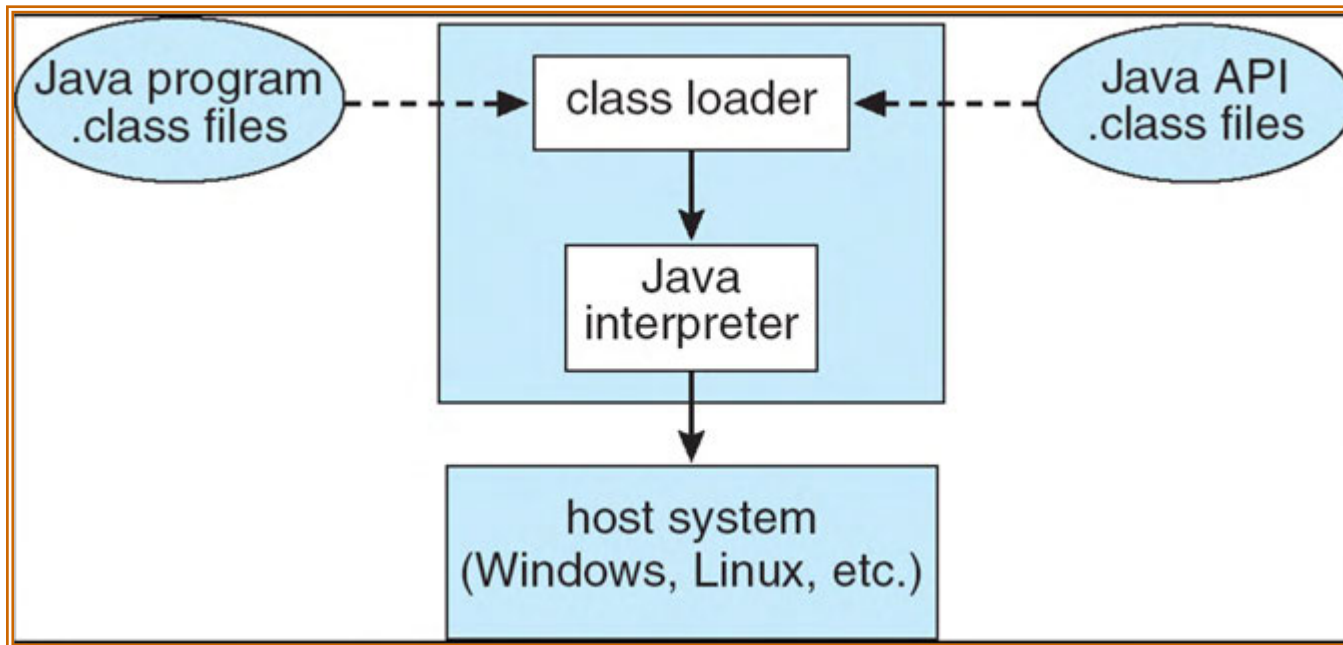


# Arsitektur VMware





# Java Virtual Machine





## Operating System Generation

- ❖ Sistem operasi dirancang untuk berjalan di salah satu dari suatu kelas mesin, sistem harus dikonfigurasi untuk setiap situs komputer tertentu
- ❖ Program SYSGEN mendapatkan informasi mengenai konfigurasi khusus dari sistem perangkat keras
- ❖ **Booting** - memulai komputer dengan me-load kernel
- ❖ **Bootstrap program** - kode yang tersimpan dalam ROM yang mampu menemukan kernel, load ke memori, dan mulai eksekusi



# Boot Sistem

- ❖ Sistem operasi harus dibuat tersedia untuk perangkat keras sehingga perangkat keras dapat memulainya
  - Potongan kecil kode - **bootstrap loader**, menempatkan kernel, memuat ke memori, dan memulainya
  - Kadang-kadang proses dua langkah dimana **boot block** pada lokasi tetap memuat bootstrap loader
  - Ketika power diinisialisasi pada sistem, eksekusi dimulai pada lokasi memori yg tetap
    - Firmware digunakan untuk menyimpan kode boot awal (misal BIOS)