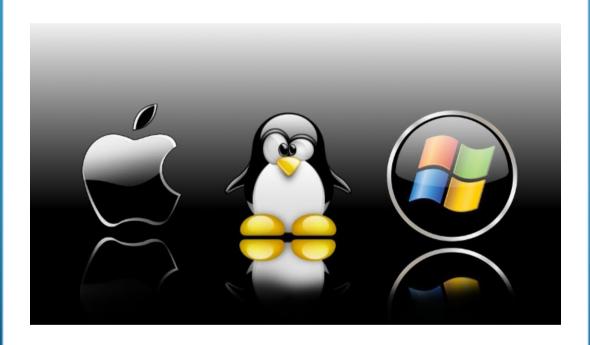
SISTEMI OPERATIVI (M-Z)



C.d.L. in Informatica

(laurea triennale)

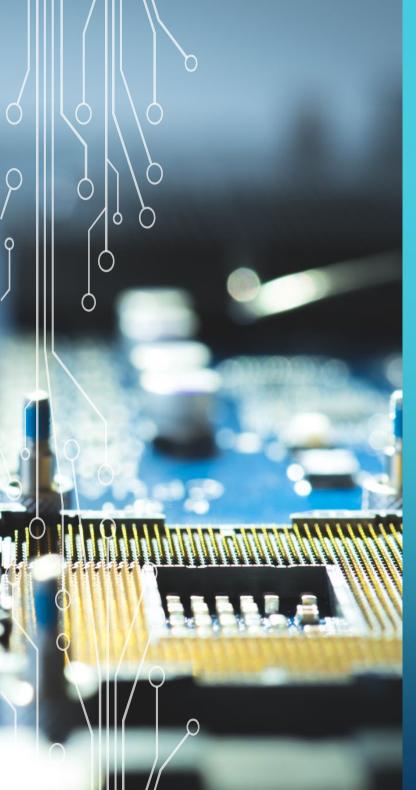
AA 2022-2023

Prof. Mario F. Pavone

Dipartimento di Matematica & Informatica

Università degli Studi di Catania

mario.pavone@unict.it
http://www.dmi.unict.it/mpavone/

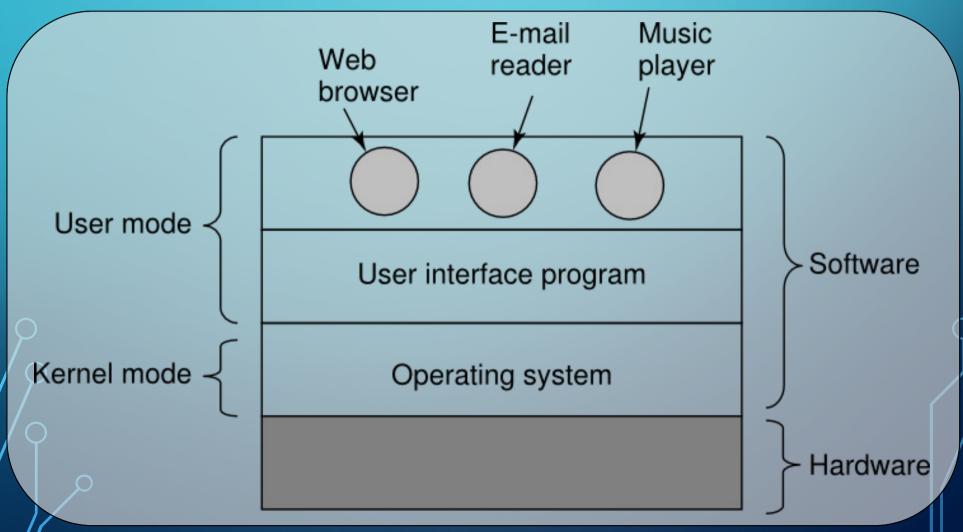


COS'È UN SISTEMA OPERATIVO?

- · Un moderno calcolatore è tipicamente formato da:
 - · uno o più processori;
 - · memoria centrale;
 - · dischi;
 - stampanti e altre periferiche di I/O.
- I dettagli di basso livello sono molto complessi.
- Gestire tutte queste componenti richiede uno strato intermedio software: il Sistema Operativo.

Cos'è un Sistema Operativo?

- Doppia modalità supportate dall'hardware:
 - modalità kernel (o supervisor);
 - modalità utente.

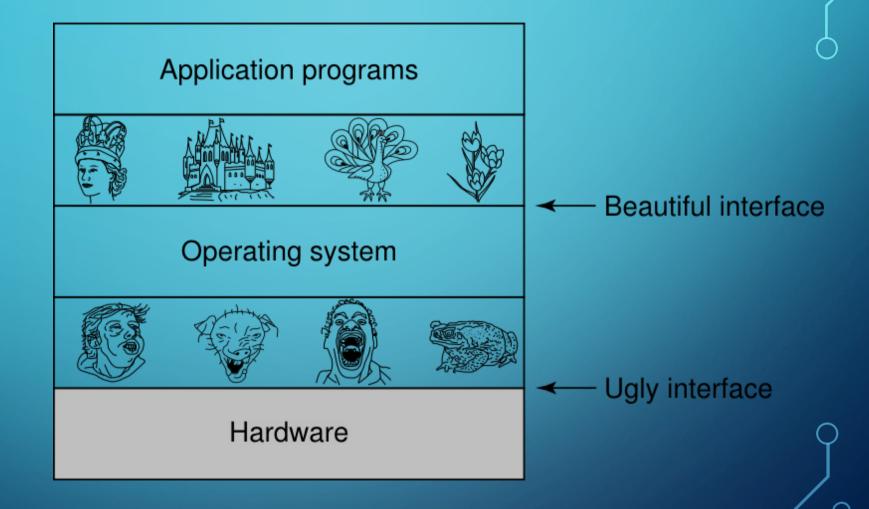


Cos'è un Sistema Operativo?

- · Eccezioni: utility in UM che si interfacciano con il SO (cambio password) o funzionalità del kernel implementate in UM (filesystem).
- Tutto ciò che viene eseguito in modalità
 Kernel è parte del 50

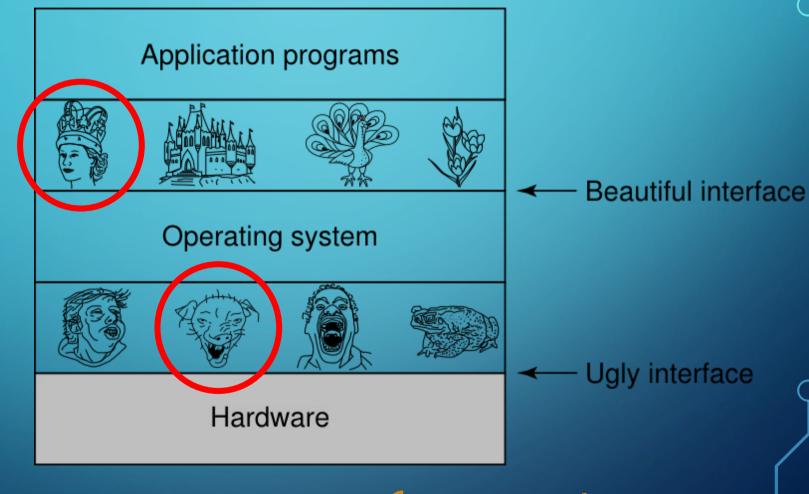
Hardware

Il sistema operativo come macchina estesa



concetto di **astrazione**

Il sistema operativo come macchina estesa

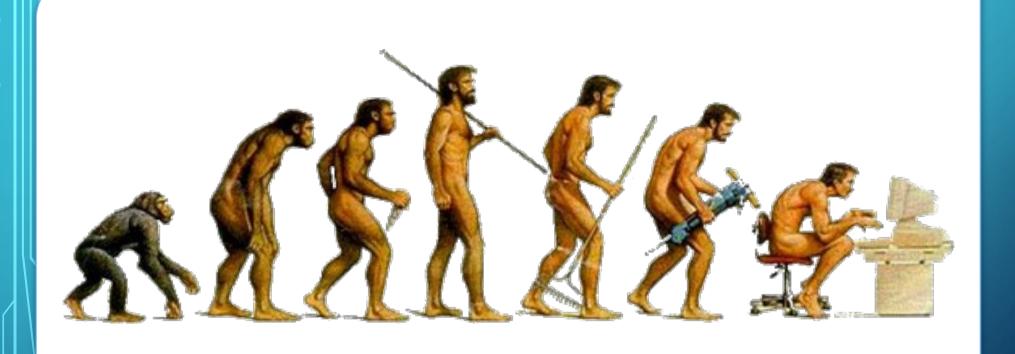


I Sistemi Operativi trasformano ciò che è brutto in bello!!!

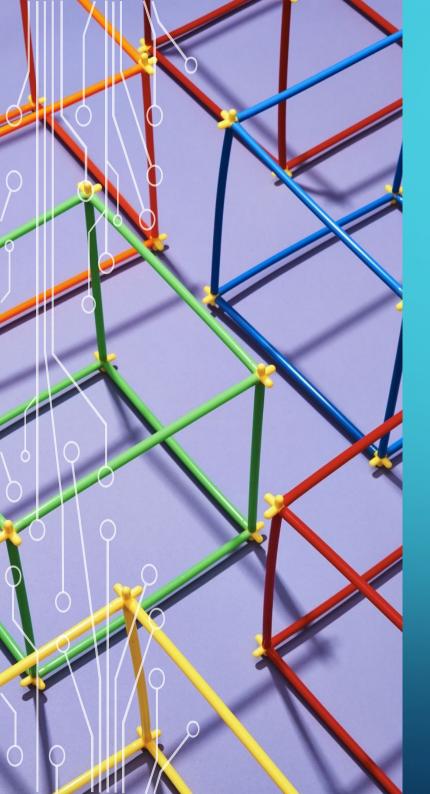


IL SISTEMA OPERATIVO COME GESTORE DELLE RISORSE

- Da un moderno sistema operativo ci aspettiamo che gestisca:
 - · più programmi in esecuzione;
 - più utenti.
- Necessita allocazione ordinata e controllata di risorse quali: processori, memoria, unità di I/O,...
- · Non solo hardware: file, database,...
- Multiplexing (condivisione risorse):
 - nel tempo: CPU, stampante,...
 - nello spazio: memoria centrale, disco,...



L'EVOLUZIONE DEI SISTEMI OPERATIVI



L'EVOLUZIONE DEI SISTEMI OPERATIVI

CENERAZIONE (1945-55): TUBI A VUOTO (ELETTRONICHE), RELÉ; SCHEDE A SPINOTTI E A PERFORAZIONE; LINGUAGGIO MACCHINA; NESSUN SISTEMA OPERATIVO. (SEMPLICI CALCOLI MATEMATICI)

2° GENERAZIONE (1955-65): TRANSISTOR, MAINFRAME, JOB SU SCHEDE, FORTRAN, ASSEMBLY, BATCH, NASTRI MAGNETICI, STAMPANTI. (CALCOLI SCIENTIFICI -> EQUAZIONI DIFFERENZIALI PARZIALI)

GENERAZIONE (1965-80): IC (INTEGRATED CIRCUITS) E MULTIPROGRAMMAZIONE; IBM SYSTEM/360; SOLO UNIVERSITÀ E GROSSE AZIENDE, SISTEMI OPERATIVI MOLTO COMPLESSI SCRITTI IN ASSEMBLY, DISCHI MAGNETICI, TIMESHARING, MULTICS (POCO SUCCESSO MA APRÌ UNA STRADA), UNIX (SCRITTO PER PDP-7) A CODICE DISPONIBILE, DUE VERSIONI SYSTEM V (AT&T) E BSD (BERKLEY), STANDARD POSIX, MINIX, LINUX.

L'EVOLUZIONE DEI

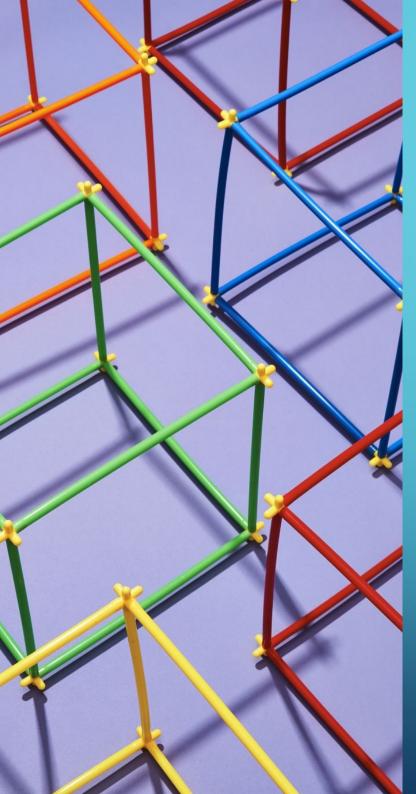
System Tape Input tape Output drive Card tape tape reader Printer 7094 1401 1401 (a) (d) (b) (c) (e) (f)

Figure 1-3. An early batch system. (a) Programmers bring cards to 1401. (b) 1401 reads batch of jobs onto tape. (c) Operator carries input tape to 7094. (d) 7094 does computing. (e) Operator carries output tape to 1401. (f) 1401 prints output.

Sistema Batch

(AT&T) E BSD (BERKLEY), STANDARD POSIX, MINIX, LINUX.

RITTO PER PDP

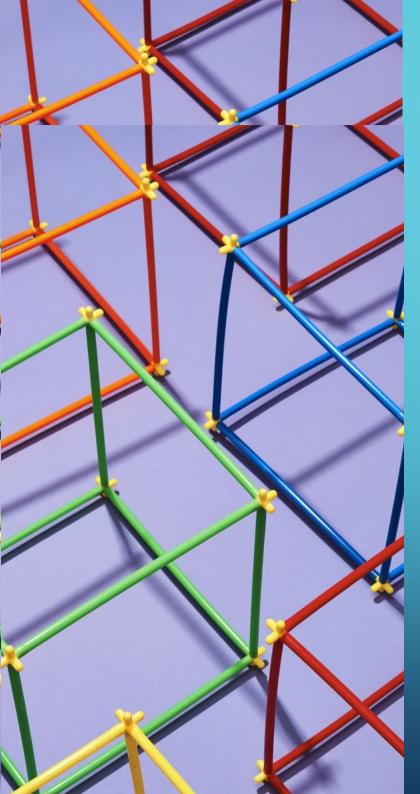


L'EVOLUZIONE DEI SISTEMI OPERATIVI

L' GENERAZIONE (1945-55): TUBI A VUOTO (ELETTRONICHE), RELÉ; SCHEDE A SPINOTTI E A PERFORAZIONE; LINGUAGGIO MACCHINA; NESSUN SISTEMA OPERATIVO. (SEMPLICI CALCOLI MATEMATICI)

2' GENERAZIONE (1955-65): TRANSISTOR, MAINFRAME, JOB SU SCHEDE, FORTRAN, ASSEMBLY, BATCH, NASTRI MAGNETICI, STAMPANTI. (CALCOLI SCIENTIFICI -> EQUAZIONI DIFFERENZIALI PARZIALI)

GENERAZIONE (1965-80): IC (INTEGRATED CIRCUITS) E MULTIPROGRAMMAZIONE; IBM SYSTEM/360; SOLO UNIVERSITÀ E GROSSE AZIENDE, SISTEMI OPERATIVI MOLTO COMPLESSI SCRITTI IN ASSEMBLY, DISCHI MAGNETICI, TIMESHARING, MULTICS (POCO SUCCESSO MA APRÌ UNA STRADA), UNIX (SCRITTO PER PDP-7) A CODICE DISPONIBILE, DUE VERSIONI SYSTEM V (AT&T) E BSD (BERKLEY), STANDARD POSIX, MINIX, LINUX.



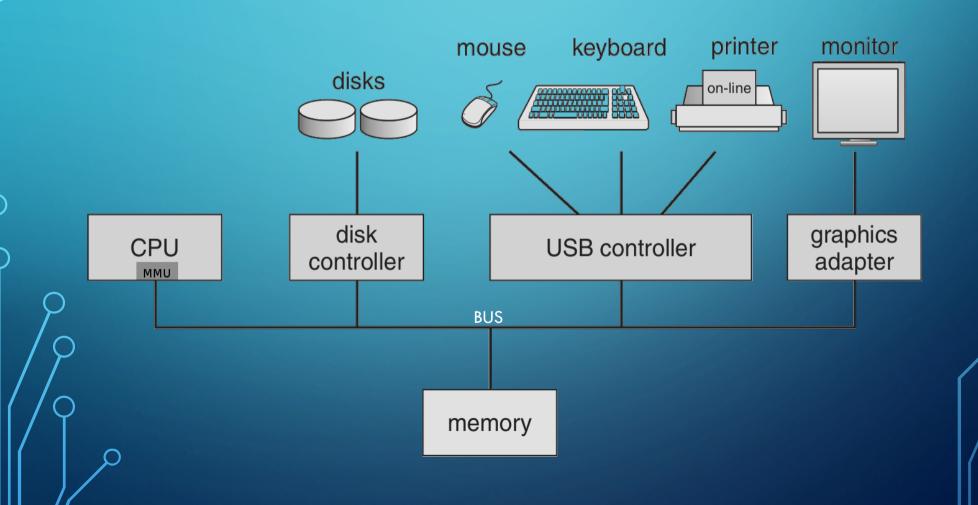
L'EVOLUZIONE DEI SISTEMI OPERATIVI

4 generazione (1980-oggi): i Personal Computer (PC), circuiti LSI (Large Scale Integration), Intel 8080 (1974), CP/M (Digital Research), PC IBM, Gates, MS-DOS, 8086, 286, 386, 4086, GUI (Xerox), Jobs, Apple, Windows 3.1, 95, 98 (16-bit), NT, NT4, 2000, XP (32-bit), Vista, Seven, UNIX oggi, FreeBSD, Mac OSX, Gnome/KDE, Android, iOS.

5° generazione (1990-oggi): Mobile Computers, PDA, Symbian OS, iOS, Android, Windows Mobile

Uno sguardo all'hardware

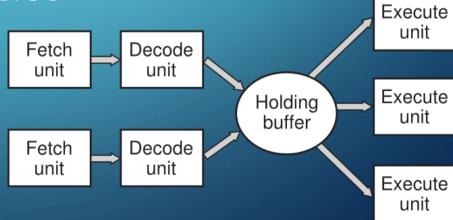
Architettura (semplificata) di un calcolatore



Il Processore

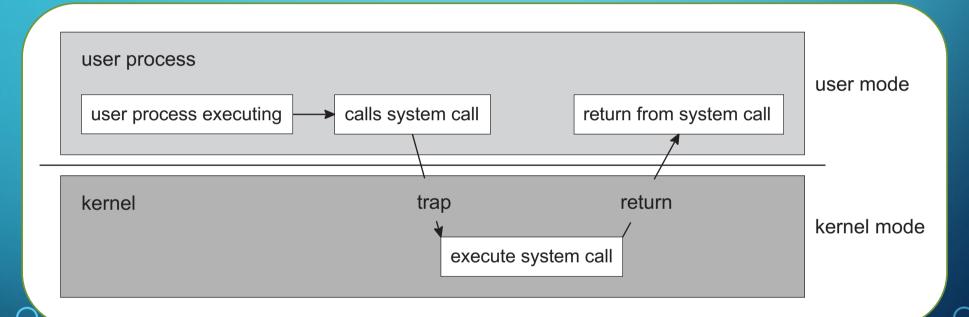
- Ciclo di base: prelevamento (fetch), decodifica, esecuzione
- Registri particolari:
 - Program Counter (PC);
 - Stack Pointer (SP);
 - Program Status Word (PSW).
- Progettazioni avanzate: pipeline, cpu superscalare
 - non del tutto trasparenti al SO





Modalità di esecuzione

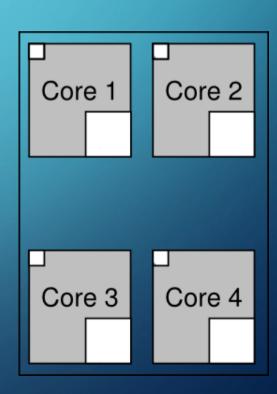
- Doppia modalità di esecuzione;
- chiamate di sistema (TRAP);



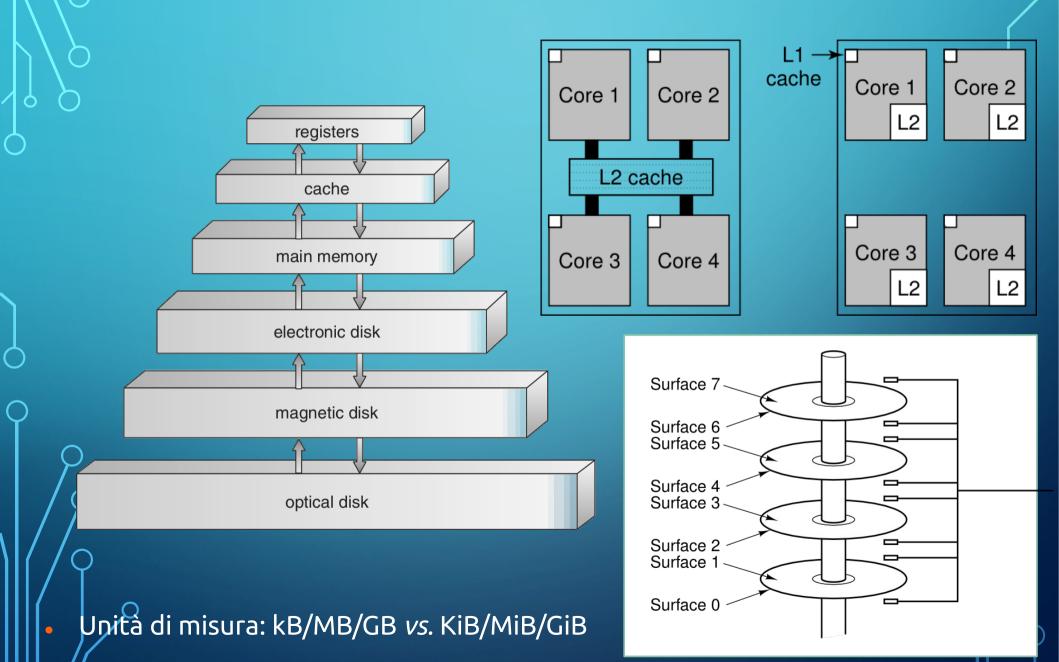
• interrupt hardware.

Più processori

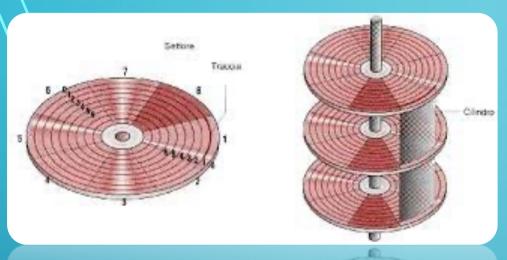
- Multithreading (o hyperthreading):
 - tiene all'interno della CPU lo stato di due thread;
 - non c'è una esecuzione parallela vera e propria;
 - il S.O. deve tenerne conto.
- Multiprocessori, vantaggi:
 - throughput;
 - economia di scala;
 - affidabilità;
- Multicore;

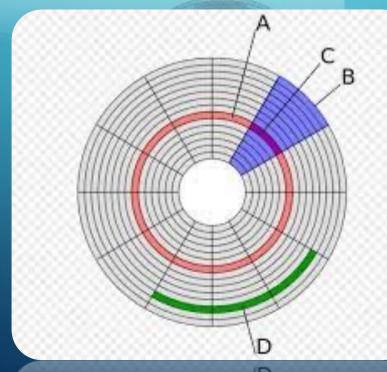


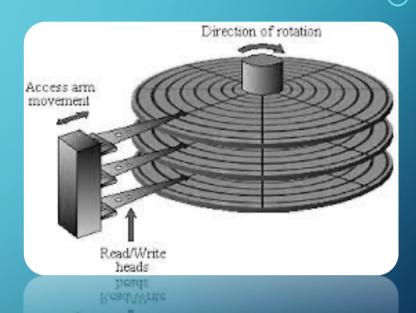
Memorie



Disco Magnetico







DISPOSITIVI DI I/O

SO interagisce spesso con Dispositivi I/O

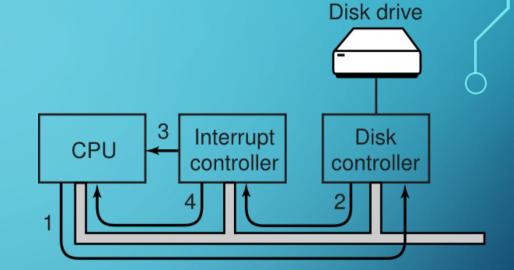
Costituito da due componenti:

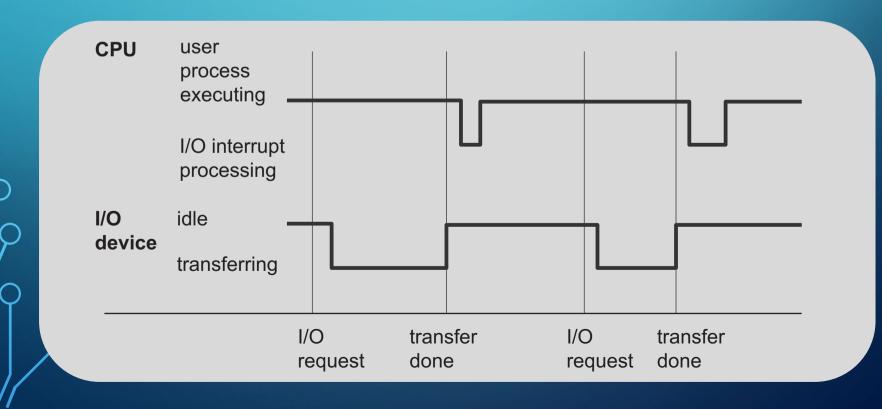
- Controller: chip o insieme di chip che controlla il dispositivo
 - accetta comandi dal SO
- più semplice da usare per il SO;
- Dispositivo stesso: interfaccia elementare ma complicata da pilotare.
- esempio: dischi SATA.

Dispositivi di I/O

Modalità di I/O:

- busy waiting;
- con programmazione di interrupt;
- con uso del DMA.





Bus Core1 Core2 Cache Cache Shared cache **PCle** Graphics **GPU Cores** DDR3 Memory DDR3 Memory Memory controllers DMI PCIe slot SATA **Platform** PCIe slot USB 2.0 ports Controller PCIe slot USB 3.0 ports Hub Gigabit Ethernet PCIe slot PCIe -More PCIe devices



LO ZOO DEI SISTEMI OPERATIVI

- Sístemí operatíví per mainframe/server
- Sístemí operatíví per personal computer
- Sistemi operativi per multiprocessore
- Sístemí operatíví per palmarí/smart-phone
- Sístemí operatíví per sístemí integratí (embedded)
- Sístemí operatíví realtíme

STRUTTURA DI UN SISTEMA OPERATIVO

Alcune possibili strutture per un SO:

- Monolitici
- A livelli (o a strati)
- Microkernel
- A Moduli
- Macchine virtuali

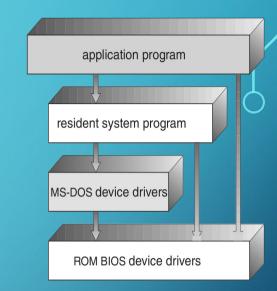
Struttura monolitica

- Monolitici:
 - nessun supporto hardware;
 - problemi...;
 - esempi: MS-DOS, UNIX;

arrivò il supporto hardware alla

modalità kernel/utente;

- unico kernel con tutto dentro;
- ogni componente può richiamare tutti gli altri
- poco gestibile nel tempo.



/ 1	
(tho	users
une	users
/	

shells and commands compilers and interpreters system libraries

system-call interface to the kernel

signals terminal handling character I/O system terminal drivers file system swapping block I/O system disk and tape drivers CPU scheduling page replacement demand paging virtual memory

kernel interface to the hardware

terminal controllers terminals

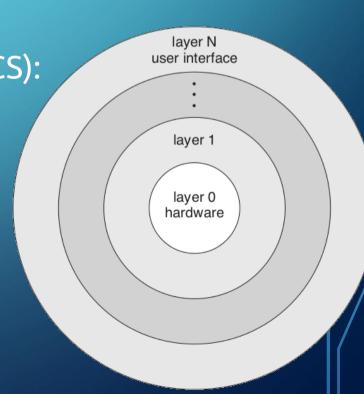
device controllers disks and tapes

memory controllers physical memory

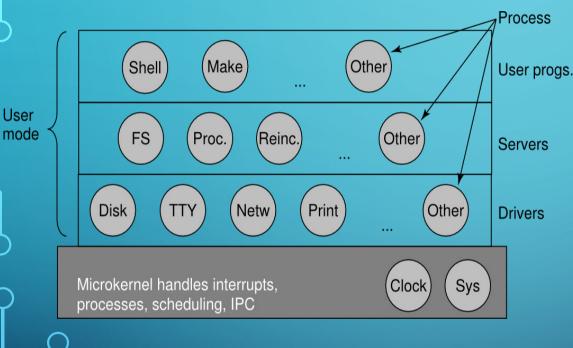
kernel

Struttura a livelli (o a strati)

- Si utilizza una gerarchia di livelli;
- ogni livello implementa delle **funzionalità** impiegando quelle fornite da quello inferiore;
- migliore progettazione, più semplice da sviluppare e controllare (incapsulamento tipo OOP); suddivisione a livello progettuale;
- variante ad anelli concentrici (MULTICS):
 - separazione forzata dall'hardware;
- **problemi di prestazioni** dovuti Palle chiamate nidificate e al relativo overhead.



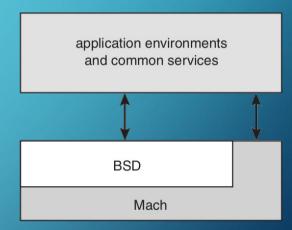
MICROKERNEL

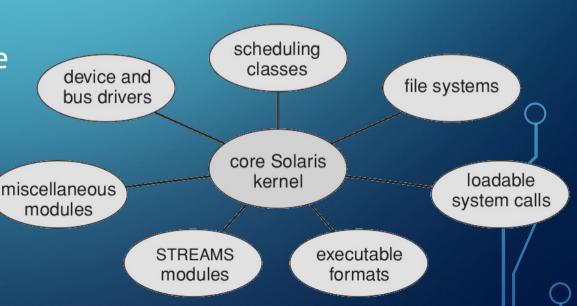


- Uso di un microkernel minimale che si occupa dello scheduling, memoria e IPC;
- tutto il resto gestito da moduli (livello utente): filesystem, driver di dispositivi;
- comunicazione attraverso messaggi;
- miglior design (componenti piccoli) e migliore stabilità;
- esempí: MINIX 3, Mach, QNX, Mac OS X (Darwin), Windows
 NT

Struttura a Moduli

- Idea della **programmazione OO** applicata al kernel;
- moduli che implementano un qualche aspetto specifico;
 - filesystem, driver,...
- kernel principale a funzionalità ridotte;
- moduli caricabili dinamicamente;
- design pulito (ad oggetti);
- efficiente:
 - ogni modulo può invocare qualunque altro modulo direttamente;
 - niente messaggi;
- esempi: Solaris, Linux, Mac OS X (ibrido).





Macchine virtuali

- L'estremizzazione del concetto di astrazione porta alla virtualizzazione;
- Perchè? Uso di più SO, VPS, isolamento dei servizi,...
- Simulazione, paravirtualizzazione.
- Viene tutto gestito dallo Hypervisor:
 - Hypervisor di tipo 1:
 - gira direttamente sull'hardware;
 - esempi: VMware ESX/ESXi,Microsoft Hyper-V hypervisor;
 - Hypervisor di tipo 2:
 - è un processo in un SO Host
 - esempi: VMware Workstation, VirtualBox.
 - **Supporto hardware** per efficienza.
 - Java Virtual Machine.

