Sistemi Operativi 1

AA 2018/2019

Architettura di un Sistema Operativo



Principi di progettazione

Principio molto importante è la separazione tra

Policy: Cosa deve essere fatto?

Meccanismi: Come farlo?

- I meccanismi determinano come fare qualcosa, policy decidono cosa deve essere fatto
 - La separazione tra policy e meccanismi e molto importante perché permette la maggior flessibilitá se le policy devono essere modificate in un secondo tempo.
 - Es. tutti i processi devono poter accedere alla CPU in un tempo finito......



Principi di progettazione

KISS: Keep it small and simple

- Altro principio è il POLA: Principle of the Least Privileges
 - Che dice che ogni componente deve avere solo i privilegi che sono necessari ad eseguire la sua funzione e nulla piú
 - Fondamentale per garantire l'affidabilita e la sicurezza di un S.O.



Struttura di un S.O.

- Sistemi monolitici
- Sistemi "a struttura semplice"
- Sistemi a livelli
- Sistemi basati su kernel
- Sistemi micro-kernel
- Virtual machine
- Sistemi client-server



Sistemi monolitici

No gerarchia

- Unico strato SW tra utente e HW
- Componenti tutti allo stesso livello
- Insieme di procedure che possono chiamarsi vicendevolmente

Svantaggi

- Codice dipendente dall'architettura HW era distribuito su tutto il S.O.
- Test e debug difficile



Sistemi a struttura semplice

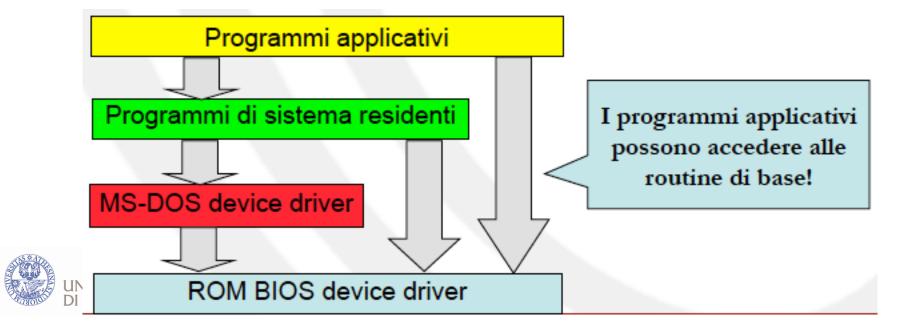
- Minima organizzazione gerarchica
 - Definizione dei livelli della gerarchia molto flessibile
 - Strutturazione mira a ridurre costi di sviluppo e manutenzione

• Es.: MS-DOS, UNIX originale



MS-DOS

- Pensato per fornire il maggior numero di funzionalità nel minimo spazio
 - Non suddiviso in moduli
 - Possiede un minimo di struttura, ma le interfacce e i livelli di funzionalità non sono ben definiti
 - Non prevede dual mode (perché Intel 8088 non lo forniva)

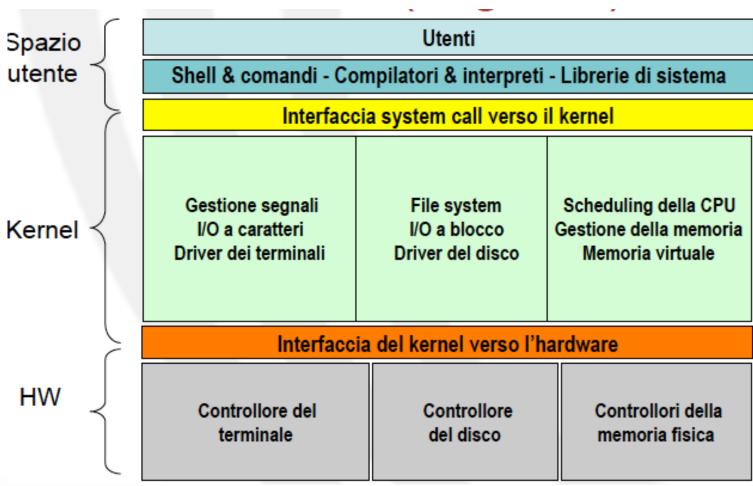


UNIX (originale)

- Struttura base limitata a causa delle limitate funzionalità HW
 - Programmi di sistema
 - Kernel
 - Tutto ciò che sta tra il livello dell'interfaccia delle system call e l'HW
 - Fornisce
 - File system
 - Scheduling della CPU
 - Gestione della memoria
 - Altre funzioni



UNIX (originale)





Sistema a livelli

- Servizi organizzati per livelli gerarchici
 - Interfaccia utente (livello più alto) → ... → HW (più basso)
 - Ogni livello:
 - può usare solo funzioni fornite dai livelli inferiori
 - definisce precisamente il tipo di servizio e l'interfaccia verso il livello superiore nascondendone l'implementazione



Sistemi a livelli

- Vantaggi:
 - Modularità: facilita messa a punto e manutenzione del sistema
- Svantaggi:
 - Difficile definire appropriatamente gli strati
 - Minor efficienza: ogni strato aggiunge overhead alle system call
 - Minor portabilità: funzionalità dipendenti dall'architettura sono sparse sui vari livelli
- Es.: THE, MULTICS, OS/2



THE (Dijkstra 1968)

- Sistema operativo accademico per sistemi batch
- Primo esempio di sistema a livelli
 - Insieme di processi cooperanti sincronizzati tramite semafori

Livello 5: Programmi utente

Livello 4: Gestione I/O (astrazione dispositivi fisici)

Livello 3: Device driver della console (comunicazione utente-console)

Livello 2: Gestione della memoria (mem. virt. senza supporto HW)

Livello 1: Scheduling della CPU (con priorità, permette multiprogram.))

Livello 0: Hardware



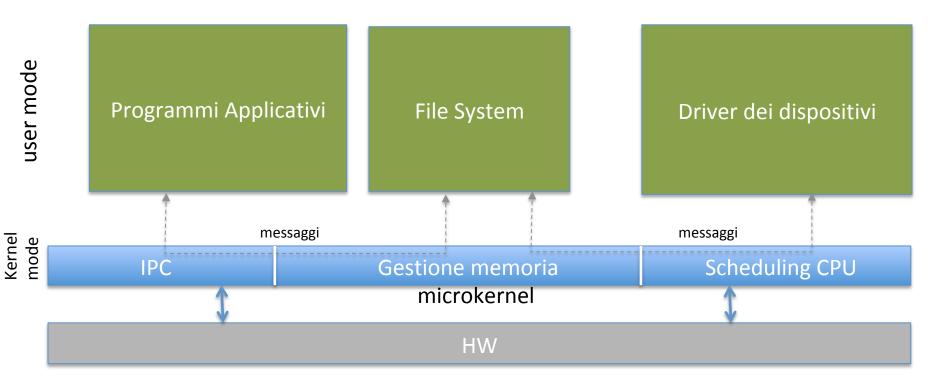
Sistemi basati su kernel

- Due soli livelli: Servizi kernel e servizi non-kernel
 - Alcune funzionalità fuori dal kernel (es.: File system)
 - Es.: Implementazioni "moderne" di UNIX
- Vantaggi
 - Vantaggi dei sistemi a livelli, ma senza averne troppi
- Svantaggi
 - Non così generale come un sistema a livelli
 - Nessuna regola organizzativa per parti del S.O. fuori dal kernel
 - Kernel complesso tende a diventare monolitico



Micro-kernel

 Mettere nel kernel solo cio che e strettamente necessario



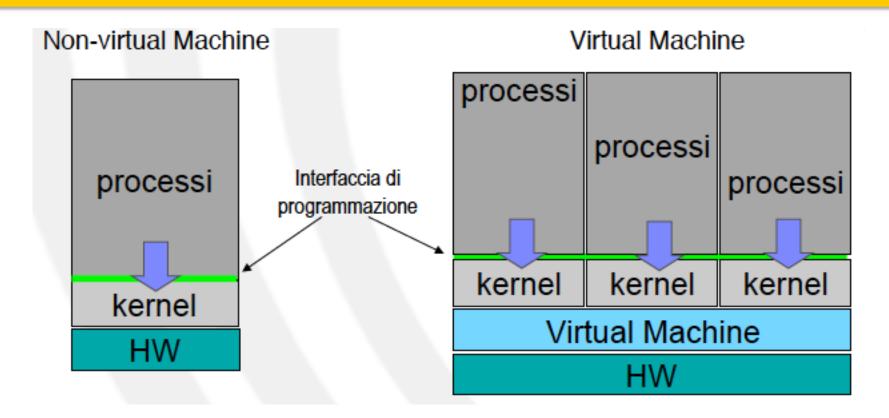


Virtual Machine

- Estremizzazione dell'approccio a livelli (IBM VM 1972)
 - Pensato per offrire un sistema timesharing "multiplo"
- HW e VM. trattati come hardware
 - Il S.O. esegue sopra la VM
 - La VM dà l'illusione di processi multipli, ciascuno in esecuzione sul proprio HW
- Possibilità di presenza di più S.O.



Virtual Machine

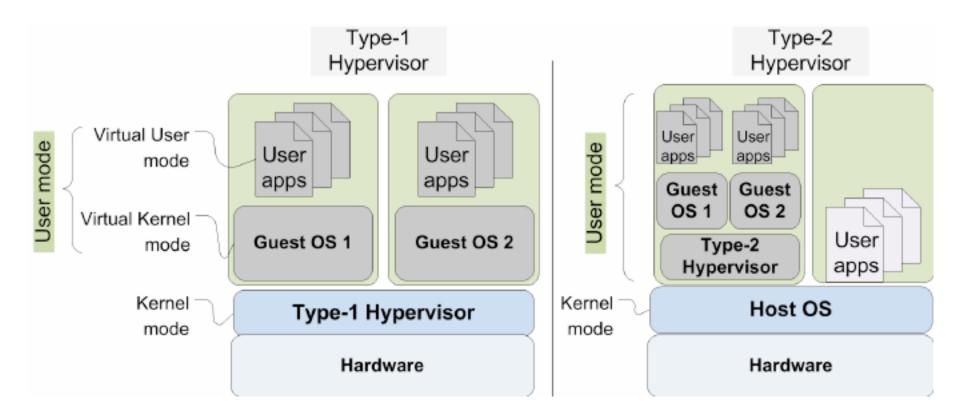


- Concetto chiave: separazione di
 - Multiprogrammazione (Virtual Machine)
 - Presentazione (S.O.)



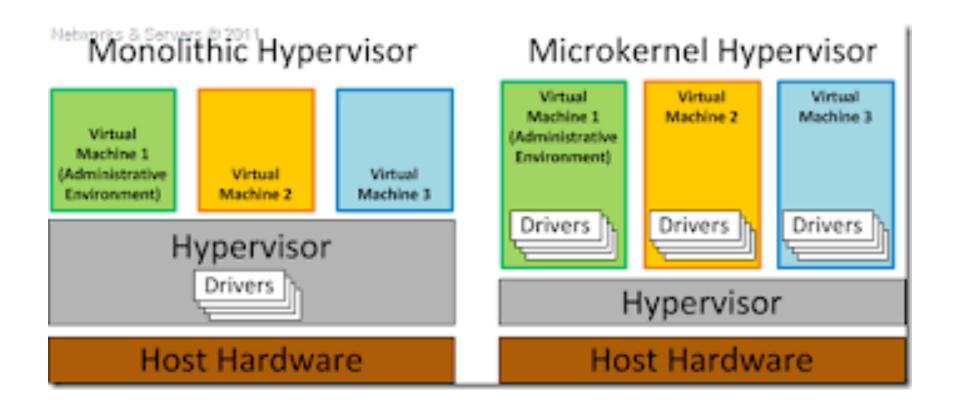
Type1 and Type 2 hypervisor

VM= VM monitor (hypervisor) + VM runtime environment





Monolithic vs Microkernel VM





Virtual machine

Vantaggi

- Protezione completa del sistema: ogni VM è isolata dalle altre
- Più di un S.O. sulla stessa macchina host
- Ottimizzazione delle risorse
 - La stessa macchina può ospitare quello che senza VM doveva essere eseguito su macchine separate
- Ottime per lo sviluppo di S.O.
- Buona portabilità



Virtual machine

- Svantaggi
 - Problemi di prestazioni
 - Necessità di gestire dual mode virtuale
 - Il sistema di gestione delle VM esegue in kernel mode, ma la VM esegue in user mode
 - No condivisione: ogni VM è isolata dalle altre
 - Soluzione:
 - condivisione un volume del file system
 - Definire una rete virtuale tra VM via SW



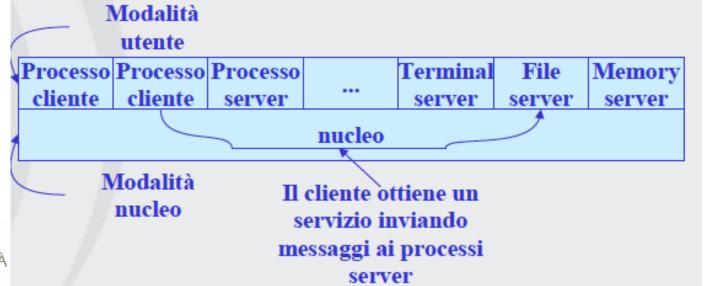
Virtual machine

- Concetto usato ancora oggi, anche se in contesti diversi e con certi vincoli
- Esempi:
 - Esecuzione di programmi MS-DOS in Windows
 - Emulazione di 8086 (1MB memoria)
 - Esecuzione "contemporanea" di Linux e Windows (vMware, VirtualBox, ...)
 - Java Virtual Machine (JVM)



Sistemi client-server

- Si basa sull'idea di portare il codice ai livelli superiori, lasciando un kernel minimo
- L'approccio è quello di implementare la maggior parte delle funzioni di sistema operativo nei processi utente
- Il kernel si occupa solo della gestione della comunicazione tra client e server
- Il modello si presta bene per S.O. distribuiti





Implementazione di un S.O.

- Tradizionalmente scritti in linguaggio assembler
- S.O. moderni scritti in linguaggi ad alto livello (C/C++)
- Vantaggi:
 - Implementazione più rapida
 - Più compatto
 - Più facile da capire e da mantenere
 - Portabilità

