Software

Elementi di Informatica

Hardware e Software

Hardware e Software sono "logicamente" equivalenti

"L'hardware è software pietrificato" (Karen Panetta Lenz)

- Tutto ciò che viene effettuato da un software, può essere inglobato nell'hardware e viceversa: il software di oggi potrebbe essere l'hardware di domani
- La scelta dipende da: costo, velocità, affidabilità e frequenza di aggiornamento delle funzioni

Software

- L'hardware da solo non è sufficiente per il funzionamento dell'elaboratore, è necessario *introdurre* il **software**...
- ovvero, un insieme di programmi che permettono di trasformare dei circuiti elettronici in un oggetto in grado di svolgere delle funzioni di natura diversa

Software

Hardware: l'insieme delle componenti fisiche che costituiscono un calcolatore

Software: si suddivide in due categorie:

- **Software di base**: insieme di programmi che permettono di gestire l'intero sistema (sistema operativo, compilatori, interpreti...)
- **Software applicativo**: programmi per specifiche applicazioni.

Il Sistema Operativo

Interfaccia fra l'utente e l'hardware.

Permette di...

- 1. Gestire efficientemente l'elaboratore ed i suoi dispositivi
- 2. Creare un ambiente per l'interazione dell'utente

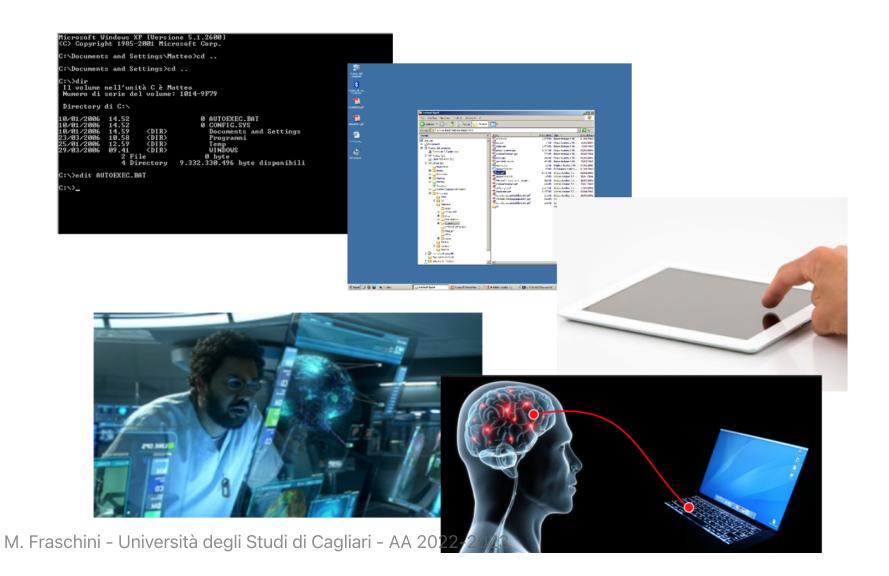
Il compito principale di un sistema operativo:

Fornire un sistema "virtuale", più semplice da usare rispetto all'hardware che si ha effettivamente a disposizione

 Virtuale: una cosa che non esiste fisicamente ma soltanto logicamente

II Sistema Operativo

L'interfaccia



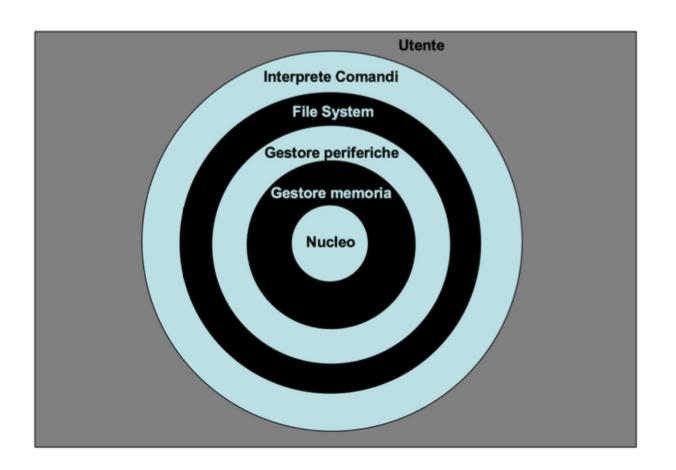
Architettura di un Sistema Operativo

Modello a strati gerarchici

Struttura organizzata su diversi livelli: gerarchia di macchine virtuali, con il compito di gestire specifiche risorse fornendo meccanismi logici di accesso che ne regolamentino l'uso e ne mascherino l'effettivo funzionamento

L'utente è ignaro di tutti i dettagli delle operazioni svolte dai livelli inferiori della gerarchia e conosce solo le operazioni del livello più alto

Architettura di un Sistema Operativo



Bootstrap

Il sistema operativo viene mandato in esecuzione al momento dell'accensione del calcolatore (bootstrap)



- mono utente / multi utente
- mono programmato / multi programmato

Sistema mono-utente e mono-programmato

- Un solo utente può eseguire un solo programma alla volta
- Il programma viene lanciato, eseguito e quindi terminato

Ma la CPU viene sfruttata al meglio? ...no, si spreca molto tempo!

La CPU è molto più veloce dei supporti di memoria secondaria e delle altre periferiche, e passa la maggior parte del suo tempo in attesa del completamento delle operazioni demandate a questi dispositivi.

Sistema mono-utente e multi-programmato

- E' possibile eseguire più programmi contemporaneamente
- Le risorse disponibili devono essere suddivise su tutte le applicazioni contemporaneamente attive

COME È POSSIBILE CHE UN SINGOLO COMPUTER, CON UN SINGOLO PROCESSORE E UNA SOLA MEMORIA, SIA CAPACE DI GESTIRE PIÙ PROGRAMMI CONTEMPORANEAMENTE?

Sistema mono-utente e multi-programmato

In realtà in un determinato istante solo un programma (processo) si trova in esecuzione

- Quando la CPU è nello stato di idle la si può sfruttare per eseguire (parte di) un altro processo
- Il sistema operativo si occupa dell'alternanza tra i processi in esecuzione

Programmi e Processi

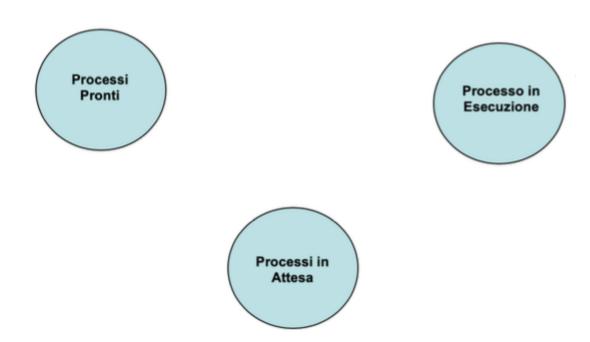
Programma: entità statica, memorizzato in genere su un dispositivo di memoria di massa

Processo: entità dinamica, programma in esecuzione. Contiene le istruzioni e i dati utilizzati dal programma (contesto del programma)

A un programma possono corrispondere diversi processi.

Un processo può a sua volta richiedere l'esecuzione di altri processi (si parla di processo padre e processi figli).

Stati di un processo



Stati di un processo

Più programmi sembrano essere eseguiti contemporaneamente

In realtà in esecuzione c'è sempre un solo processo ma, se l'alternanza è molto *veloce*, si ha l'impressione di apparente simultaneità

Un processo non si ferma mai in attesa di I/O o di una risorsa? Più utenti vogliono usare il computer? ... è necessario far sì che la risorsa più importante del computer - la CPU – sia distribuita tra i processi dello stesso utente e di utenti diversi.

Si parla di **scheduling** del processore

II Nucleo

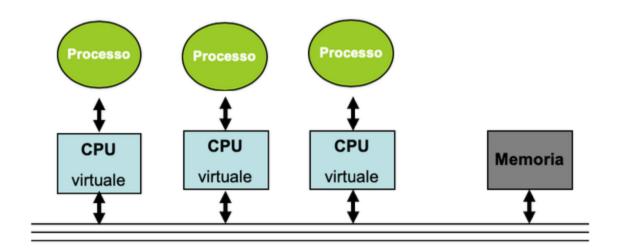
Compiti del nucleo:

- strato che dialoga direttamente con l'hardware (CPU)
- esecuzione dei programmi e risposta a eventi generati dalle periferiche

Requisito fondamentale: consentire a utenti/programmi diversi la condivisione delle risorse

- Offrire virtualmente ad ogni utente/programma tutta la macchina
- Tante CPU virtuali

Il Nucleo



Algoritmi di scheduling

- FIFO (First In First Out)
- SJF (Shortest Job First)
- Priorità

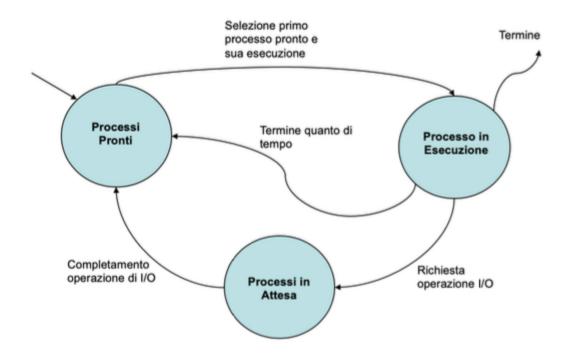
Round Robin

Ad ogni processo viene assegnato un quanto di tempo di CPU (time slice)

Terminato il quanto di tempo, il processo viene sospeso e rimesso nella coda dei processi pronti

La CPU viene assegnata ad un altro processo pronto Un processo può usare meno del quanto che gli spetta se deve eseguire operazioni di I/O oppure ha terminato la sua

Stati di un processo

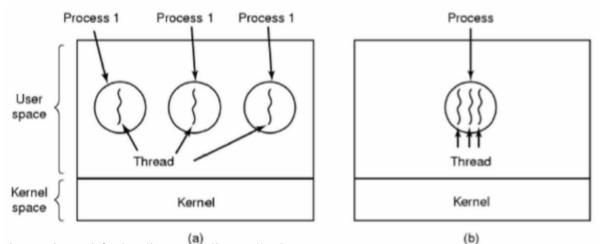


Thread

In un processo è possibile distinguere due componenti

- 1. Le risorse allocate al processo: files aperti, processi figli...
- 2. La sua esecuzione e tutti i dettagli relativi, stato della CPU...

È pensabile e vantaggioso avere più esecuzioni per lo stesso processo, che ne condividono le risorse. Ciascuna di queste è denominata **thread**



Thread

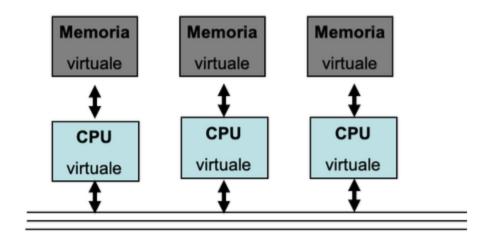
Benefici del multithreading

- La creazione e la terminazione di un thread risultano essere molto più "leggere" (condivisione di risorse)
- Modularità e flessibilità delle applicazioni
- Parallelismo di esecuzione: uno stesso processo può essere elaborato in parallelo da più processori
- Aumento del livello di multiprogrammazione: migliore utilizzazione della/e CPU

- I programmi per essere eseguiti devono essere caricati nella memoria centrale
- Il SO coordina le operazioni per la gestione dei processi e per la conseguente allocazione della memoria

Il gestore della memoria si preoccupa di condividere la RAM tra i vari processi in esecuzione in modo che :

- ogni processo abbia il suo spazio privato distinto dagli altri (e inaccessibile agli altri)
- ogni processo abbia abbastanza memoria per eseguire il proprio algoritmo



Gestione statica

Ricopiare interamente lo spazio di indirizzamento di un programma da memoria secondaria a RAM all'inizio dell'esecuzione

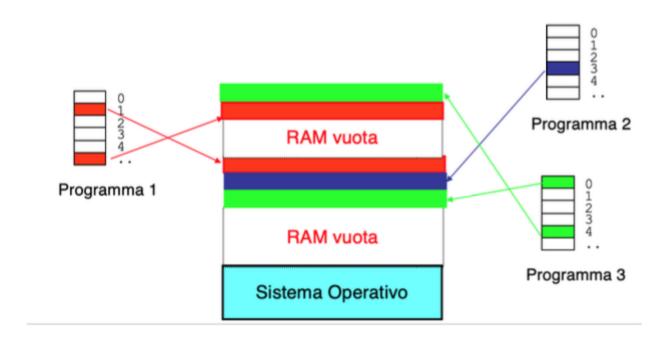
PROBLEMA: non possono girare programmi con spazio di indirizzamento più grande della RAM disponibile!

Gestione dinamica

In ogni istante il SO carica in RAM solo i pezzi che servono per l'esecuzione corrente

Paginazione: lo spazio di indirizzamento di ogni processo è diviso in *fette* (pagine) tutte della stassa ampiezza. In ogni istante solo le pagine necessarie sono caricate in memoria

Gestione dinamica



Memoria Virtuale

- La dimensione di memoria (RAM) può essere anche superiore a quella fisicamente disponibile (memoria virtuale).
- Viene sfruttato lo spazio fisico di un dispositivo di memoria secondario (swap/paging)

Per realizzare questo compito il Gestore della Memoria svolge le seguenti funzioni:

- carica in memoria centrale il codice che deve essere eseguito e lo scarica quando non serve più;
- offre meccanismi di protezione per impedire ad ogni processo di modificare zone di memoria che non gli

Gestore delle periferiche

Una delle funzioni principali di un SO è di controllare tutte le periferiche connesse al PC II SO deve:

- comandare i dispositivi
- ascoltare gli interrupt
- gestire gli errori

Deve fornire un'interfaccia tra i dispositivi ed il resto del sistema che sia semplice e facile da usare.

Il SO deve gestire la virtualizzazione delle periferiche.

Gestore delle periferiche

Le unità I/O sono generalmente composte da componenti meccanici e da componenti elettronici.

Il componente elettronico: device controller (adapter) è di solito una scheda che viene inserita nel PC che permette al PC stesso di interfacciarsi con il dispositivo.

Il componente meccanico: è il dispositivo stesso.

Il SO non tratta mai direttamente con il dispositivo ma sempre con il controller.

File System

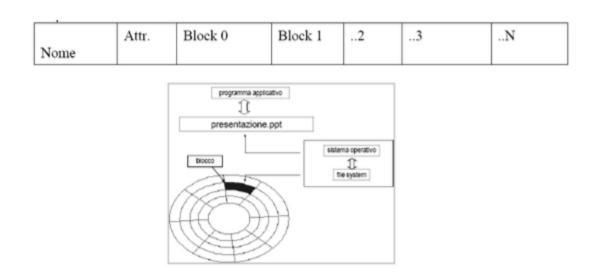
- Fornire modo omogeneo per identificare nel sistema le risorse fisiche
- Garantire protezione negli accessi
- Informazioni memorizzate non per blocchi ma per nomi

Il FS viene implementato tramite un'associazione tra la struttura logica di un file e di una directory e il disco.

File System

File -> block 1001, 1002, ... (Physical) name, owner, ... (Logic)

Un file è costituito da un record...



File System

FAT

La File Allocation Table (FAT) è una mappa di allocazione dei blocchi della memoria di massa.

Ogni elemento della mappa contiene uno fra i seguenti valori:

- · l'identificatore di blocco vuoto;
- la posizione del prossimo blocco del file;
- l'identificatore di ultimo blocco.