

Processi

Definizione (Processo)

*Un **processo** è un'attività controllata da un **programma** che si svolge su un **processore**.*

- ▶ È il modo in cui un programma viene eseguito **nel tempo**.
 - ▶ Programma: entità statica.
 - ▶ Processo: entità dinamica.
- ▶ Ciascun processo ha uno **stato**, composto da un certo numero di informazioni
 - ▶ Immagine di memoria
 - ▶ Immagine nel processore
 - ▶ Stato di avanzamento

Stato di un processo

Definizione (Immagine di memoria)

L'immagine di memoria di un processo è l'insieme di informazioni relative al processo mantenute nella memoria principale del calcolatore.

- ▶ **Codice** del programma in esecuzione
- ▶ **Dati** su cui sta lavorando
- ▶ **Strutture dati del SO** per la gestione del processo

Stato di un processo

Definizione (Immagine nel processore)

L'immagine nel processore di un processo è il contenuto dei registri del processore, che vengono utilizzati come memoria temporanea durante l'esecuzione delle istruzioni.

- ▶ Esempi:
 - ▶ **Program counter**: la prossima istruzione da eseguire
 - ▶ **Flag**: esito di una operazione della ALU
 - ▶ **A, B, ...**: operandi

Stato di un processo

Definizione (Stato di avanzamento)

Lo stato di avanzamento descrive l'attuale attività del processo.

- ▶ Esempi di possibili stati di avanzamento
 - ▶ **Waiting**: in attesa di qualche evento
 - ▶ **Running**: in esecuzione
 - ▶ **Ready**: attende di essere eseguito

Multi-programmazione e time-sharing

Definizione (Multi-programmazione)

*Tecnica di gestione della CPU secondo la quale durante i **periodi di I/O** di un processo vengono eseguiti altri processi.*

Definizione (Time-sharing)

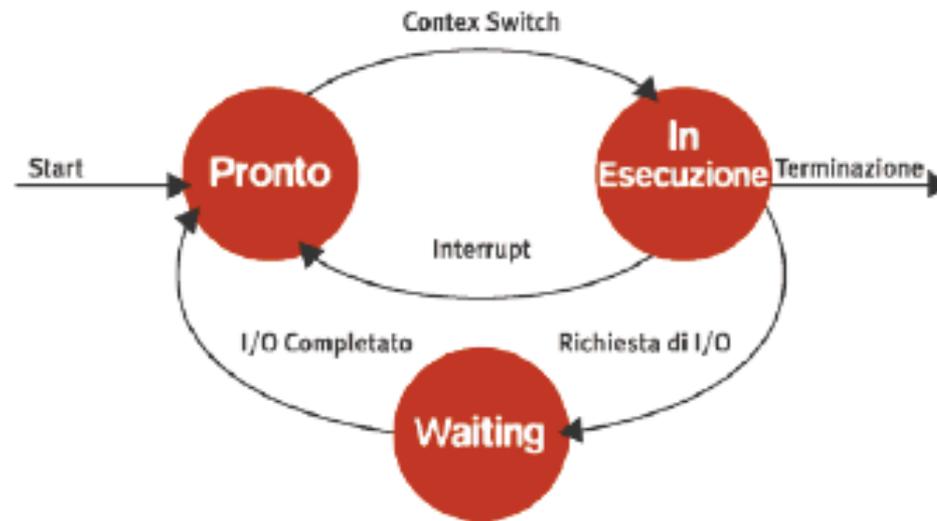
*Tecnica di gestione della CPU secondo la quale l'esecuzione del processore viene suddivisa in un certo numero di **quanti temporali**; allo scadere di un quanto, il processo corrente viene interrotto e l'esecuzione passa ad un altro processo.*

- ▶ Numerosi vantaggi:
 - ▶ Processore non inattivo durante operazioni di I/O (lunghe).
 - ▶ Memoria utilizzata al meglio, caricando il maggior numero di programmi possibile.
 - ▶ Imppressione di esecuzione contemporanea di processi diversi.

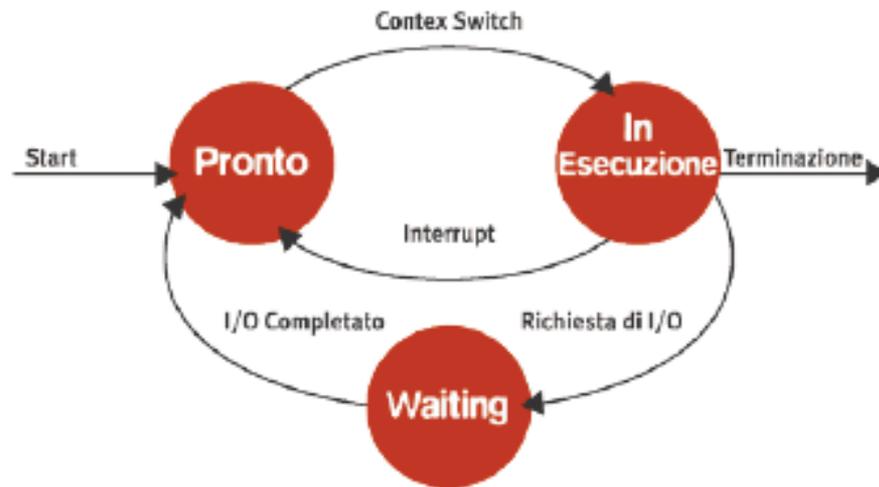
Meccanismo degli interrupt

- ▶ Implementazione:
 - ▶ Tramite un componente del SO detto **scheduler**
 - ▶ Invocato ogni volta che una operazione di I/O viene:
 - ▶ **iniziata** (da un processo)
 - ▶ **terminata** (da un dispositivo)
 - ▶ Usa meccanismo degli **interrupt**
- **richiesta di I/O da parte di un processo**
 - ▶ interrupt software
- **completamento di tale operazione**
 - ▶ interrupt hardware generato dal dispositivo associato
- ▶ **suddivisione in quanti temporali**
 - ▶ tramite un processo **timer**, che è in grado di generare un interrupt periodicamente
- ▶ Per passare da un processo a un altro: **context switch**.

Lo stato di avanzamento dei processi



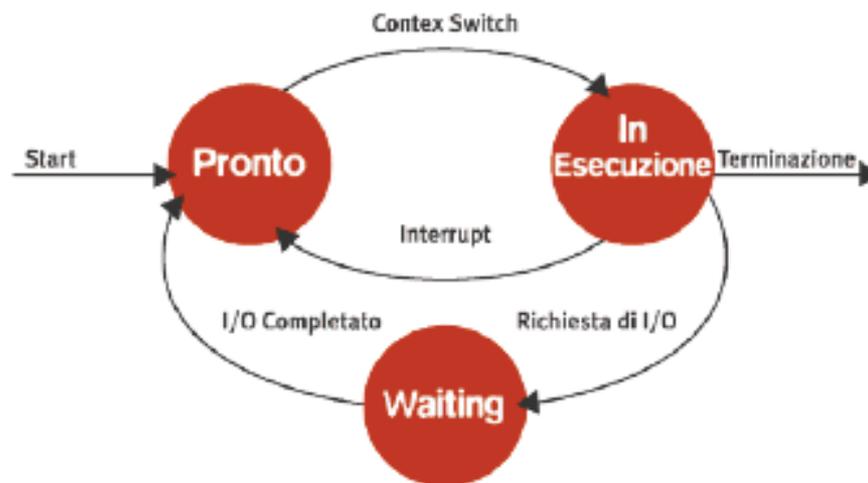
Lo stato di avanzamento dei processi



► In esecuzione (running)

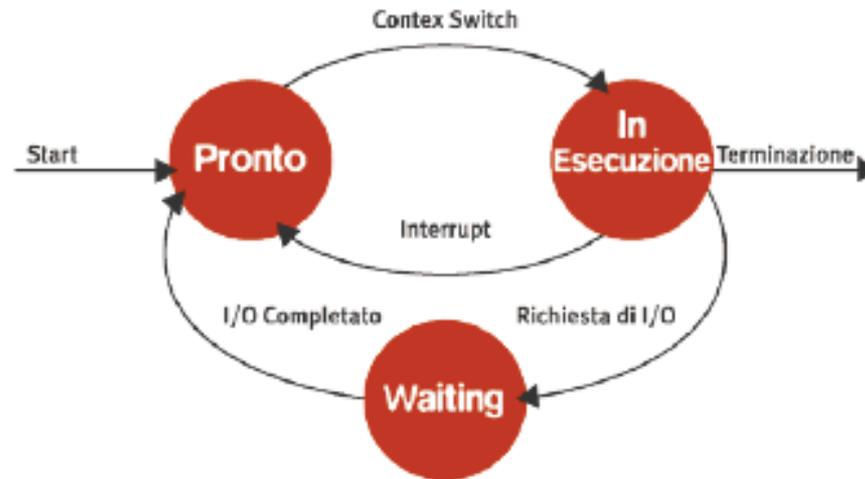
- il processo è in esecuzione
 - 1 CPU \Rightarrow 1 solo processo in esecuzione per volta
 - multi-core: 1 processo per CPU
- controllo passa al SO se:
 - interrupt hardware \Rightarrow *ready*
 - interrupt software \Rightarrow *waiting*

Lo stato di avanzamento dei processi



- ▶ **In esecuzione (running)**
- ▶ **In attesa (waiting)**
 - ▶ il processo è in attesa di evento esterno (tipicamente, I/O)
 - ▶ non può essere eseguito
 - ▶ quando l'evento si verifica \Rightarrow *ready*

Lo stato di avanzamento dei processi

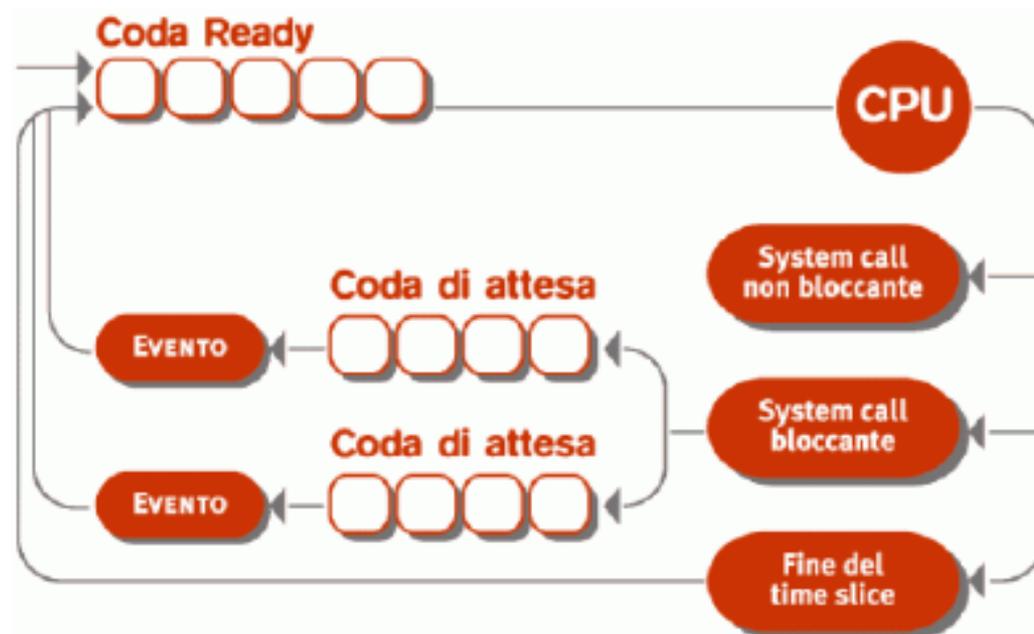


- ▶ In esecuzione (running)
- ▶ In attesa (waiting)
- ▶ Pronto (ready)
 - ▶ il processo può essere eseguito, ma
 - ▶ la CPU è impegnata da un altro processo
 - ▶ il processo attende che il SO lo faccia ripartire (\Rightarrow *running*)

Lo scheduler

Definizione (Scheduler)

Lo **scheduler** è il componente del sistema operativo che decide di volta in volta quale processo deve essere eseguito.



Informazioni sui processi attivi (UNIX)

- ▶ Il SO tiene traccia di alcune informazioni sui processi, tra cui:
 - ▶ Directorio corrente (**working directory**)
 - ▶ Info sui file usati dal processo (**file descriptor table**)
 - ▶ ID del processo (**Process ID, PID**)
 - ▶ ID del gruppo (**Group ID, GID**)
 - ▶ ID del processo "padre" (**Parent Process ID, PPID**)
 - ▶ Variabili di ambiente (es: PATH)

Come interagire con i processi

- ▶ Funzioni del SO per operare con i processi:
 - ▶ **Creazione di un processo:** `fork()`
 - ▶ **Esecuzione di un programma:** `exec()`
 - ▶ **Terminazione:** `exit()`
 - ▶ **Sincronizzazione tra processi:** `signal()` e `kill()`
 - ▶ **Comunicazione tra processi:** `send()` e `receive()`
- ▶ Operazioni comuni per un utente:
 - ▶ esecuzione di un programma (es. *double click*)
 - ▶ terminazione di un processo (es. *task manager*)

Gestione della Memoria

Gestore della memoria

Definizione (Gestore della memoria)

Il gestore della memoria è il componente del sistema operativo che si occupa di gestire la memoria per conto dei processi.

- ▶ La memoria serve a ogni processo in esecuzione, per contenere **codice e dati**.
- ▶ La memoria (principale) è una **risorsa limitata** (e costosa):
 - ▶ Gerarchia delle memorie
 - ▶ Memoria principale (100 €): ~ GB
 - ▶ Memoria secondaria (100 €): ~ TB
- ▶ Uso di una porzione dell'Hard Disk (**partizione di swap**) per emulare la memoria principale (**memoria virtuale**)

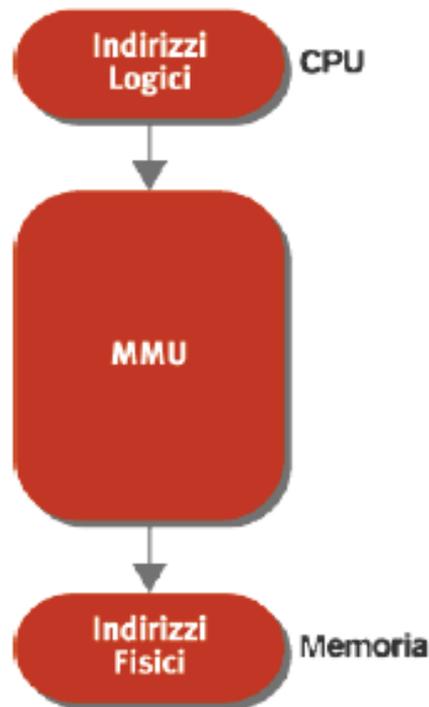
Gestore della memoria

Definizione (Gestore della memoria)

Il gestore della memoria è il componente del sistema operativo che si occupa di gestire la memoria per conto dei processi.

- ▶ **Compiti del gestore della memoria:**
 1. Tenere traccia di quali processi occupano quali porzioni di memoria
 - ▶ Uso di **tabelle di allocazione**
 2. Assegnare memoria ai processi che ne facciano richiesta
 - ▶ **Allocazione di pagine** di memoria
 3. Rilasciare la memoria quando non è più richiesta
 - ▶ **Deallocazione** di pagine di memoria

Memoria fisica e memoria logica



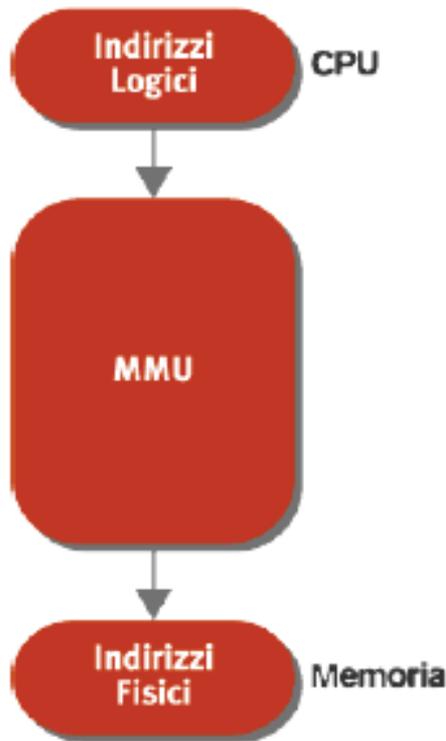
▶ Spazio di indirizzamento logico

- ▶ Ogni processo è associato ad uno spazio di indirizzamento logico
- ▶ Gli **indirizzi usati in un processo** sono indirizzi logici

▶ Spazio di indirizzamento fisico

- ▶ Ad ogni indirizzo logico corrisponde un indirizzo fisico della memoria
- ▶ Serve una **funzione di traduzione** da indirizzi logici a indirizzi fisici
- ▶ La Memory Management Unit (MMU) è un dispositivo che esegue tale funzione

Memoria fisica e memoria logica



► Vantaggi di questa traduzione:

- È meglio **nascondere** ai processi la reale organizzazione della memoria
 - Per **semplificare** il codice
 - ad es: il codice usa sempre gli indirizzi da 0 a 1000
 - indipendentemente dal gestore
 - anche se in RAM non esistono tutti gli indirizzi da 0 a 1000
 - Per **proteggere** la memoria
 - evitare che un processo interagisca su zone su cui non ha i diritti
- La MMU può **ottimizzare** l'utilizzo della memoria
 - Il singolo processo non può sapere

File System

Il file system: un'astrazione

- ▶ I computer possono utilizzare **diversi media** per registrare in modo permanente le informazioni
 - ▶ esempi: dischi rigidi, floppy, nastri, dischi ottici
 - ▶ ognuno di questi media ha **caratteristiche fisiche diverse**
- ▶ Un **file system** nasconde la complessità dei diversi media proponendo una astrazione:
 - ▶ indipendente dal supporto di memorizzazione
 - ▶ efficiente
 - ▶ conveniente da usare
- ▶ **Per l'utente**, un file system è composto da **due elementi**:
 - ▶ **file**: l'unità logica di memorizzazione;
 - ▶ **directory (folder)**: un insieme di informazioni per organizzare i file che compongono un file system

File

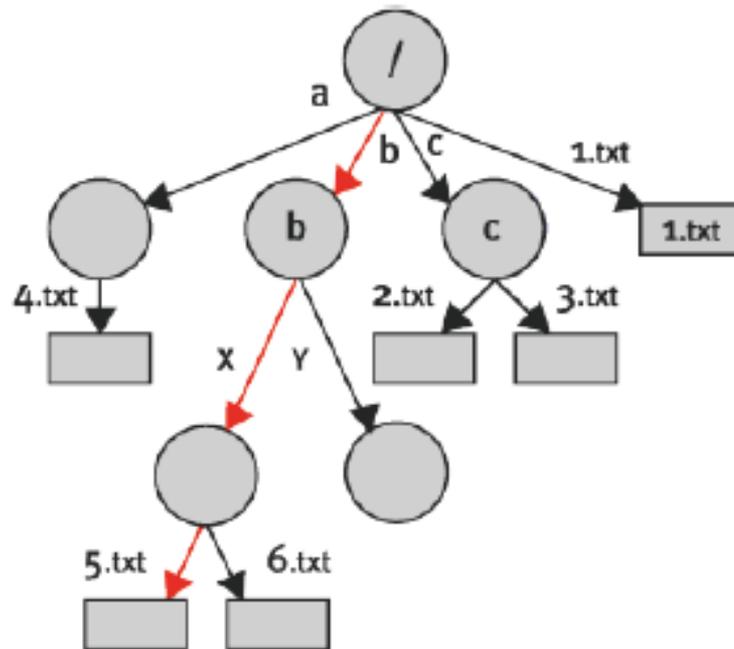
- ▶ Ogni file è caratterizzato da un insieme di **attributi**:
 - ▶ **nome** del file
 - ▶ informazioni su **locazione** e **dimensione**
 - ▶ difficile memorizzare su blocchi contigui \Rightarrow frammentazione
 - ▶ utilizzo di **indici** per tener traccia dei blocchi occupati
 - ▶ informazioni **temporali**: creazione, ultima modifica, ultimo accesso
 - ▶ **proprietà**: per associare un file a un proprietario (**owner**)
 - ▶ quali sono i **privilegi** dell'owner sul file
 - ▶ chi ha il permesso di **leggere**, **modificare**, **eseguire** un file
 - ▶ **tipo**: file, immagini, Per indicare il tipo:
 - ▶ uso di **estensioni** del nome, es. Lucidi_07.pdf
 - ▶ informazioni **nel contenuto**, es. primi caratteri: %PDF...

Come operare sui file

- ▶ Funzioni del SO per operare con i file:
 - ▶ **Creazione di un file:** `create()`
 - ▶ **Apertura/chiusura di un file:** `open()/close()`
 - ▶ **Letture/modifica:** `read()/write()`
 - ▶ **Posizionamento:** `lseek()`
 - ▶ **Cancellazione:** `unlink()`
 - ▶ **Modifica degli attributi:** `chmod()`, `chown()`
- ▶ L'**apertura** serve per caricare tutte le informazioni sulla gestione di un file in alcune strutture dati del SO
- ▶ La **lettura e scrittura** avvengono tramite l'astrazione di una **testina di lettura**
- ▶ Operazioni comuni per un utente:
 - ▶ esecuzione di un programma (es. *double click*)
 - ▶ spostamento di un file (es. *drag & drop*)
 - ▶ visualizzazione di informazioni sul file (es.  + )

Directory

- ▶ Concetto fondamentale per **organizzazione gerarchica**
 - ▶ Struttura **ad albero**, parte da un direttorio **radice**
 - ▶ Directory \Rightarrow **nodi**, file \Rightarrow **foglie**
 - ▶ Percorso (**path**) per raggiungere un file:
 - ▶ Relativo: a partire dal direttorio corrente (.)
 - ▶ Assoluto: a partire dal direttorio radice (/)



Come operare sulle directory

- ▶ Funzioni del SO per operare con i file:
 - ▶ **Creazione** di una directory: `mkdir`
 - ▶ **Modifica del direttorio corrente**: `cd`
 - ▶ **Visualizzazione del direttorio corrente**: `pwd`
 - ▶ **Modifica di una directory** ⇔ **creazione/cancellazione di un file**: `create()`, `unlink()`
 - ▶ **Modifica degli attributi di una directory** `chmod()`, `chown()`
 - ▶ **“Esecuzione” di una directory** ⇔ **transito** `cd`
 - ▶ **Linking di un file**: `ln`
- ▶ Operazioni comuni per un utente:
 - ▶ modifica del direttorio corrente (es. *double click*)
 - ▶ rinominazione di un direttorio (es. *click*)
 - ▶ visualizzazione di informazioni sulla directory (es.  + )