Sistemi Operativi Unità 5: I processi Aspetti Teorici

Martino Trevisan
Università di Trieste
Dipartimento di Ingegneria e Architettura

Argomenti

- 1. Concetto di processo
- 2. Stati di un processo
- 3. Process Control Block
- 4. Scheduling
- 5. Algoritmi di Scheduling

- Un elaboratore svolge uno o più compiti
 - Esempio: Controllare la temperatura di una stanza
- Un compito si svolge tramite un procedimento formale detto algoritmo
- Un programma implementa un algoritmo tramite instruzioni in linguaggio macchina
 - Può essere scritto in un linguaggio di programmazione e compilato
- Un processo è un programma in esecuzione

Inizialmente, ogni elaboratore eseguiva un programma per volta.

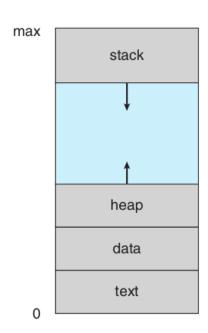
- Caricato all'avvio del sistema
- Oppure eseguiti sequenzialmente (batch processing)

I sistemi moderni hanno un SO che permette di eseguire più processi in contemporanea

- Le risorse del sistema sono gestite dal SO che le mette a disposizione tramite le System Call
- Il SO gestisce l'esecuzione dei processi: scheduling

Un proceso risiede **in memoria**La struttura di un processo in memoria è
generalmente suddivisa in più sezioni.

- Sezione di testo: contiene il codice eseguibile
- Sezione dati: contiene le variabili globali
- Heap: memoria allocata dinamicamente durante l'esecuzione del programma
- **Stack**: memoria temporaneamente utilizzata durante le chiamate di funzioni



Processo init

Nei moderni SO, all'avvio del sistema viene avviato un processo fondamentale detto init

Eseguito fino allo suthdown

Il processo *init* avvia altri processi in background:

- Per gestire periferiche: rete, antivirus
- Per creare l'interfaccia grafica della GUI o del terminale

Un processo avviato in background da init é detto Servizio

Formati e comandi diversi tra distribuzioni Linux per gestirli

Comandi: service o systemctl

Concetto di processo Processi utente

L'utente può creare dei processi per svolgere i propri compiti

- Browser
- Editor
- Programmi server: server Web, server DNS

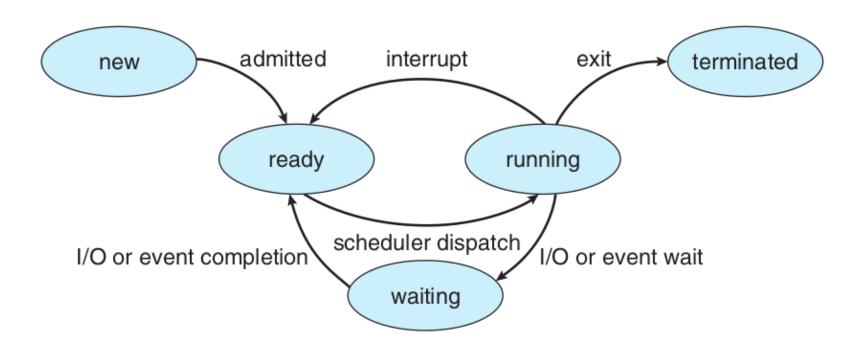
Il SO mette a disposizione delle System Call per:

- Creare nuovi processi
- Sincronizzazione: Attendere il completamento di altri processi per coordinare un compito complesso

I processi sono identificati dal un PID

• Il processo init ha PID 1 per definizione

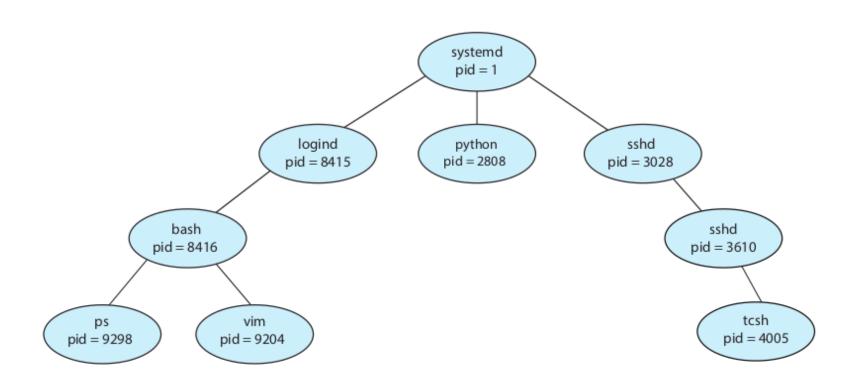
Un processo si può trovare in diversi stati



Usando le System Call, un processo può creare un altro processo

- Il processo generato è figlio del processo generante
- Si crea un albero dei processi
- Se il processo padre termina, i figli NON vengono terminati
- I processi senza padre diventano figli del processo init

Esempio di albero dei processi:

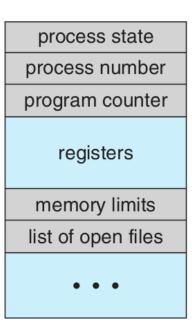


Process Control Block

Process Control Block

Ogni processo è rappresentato nel sistema operativo da un blocco di controllo (process control block, PCB) contenente le informazioni connesse

- Stato del processo: nuovo, pronto, esecuzione, attesa, arresto
- Program counter: indirizzo della successiva istruzione da eseguire
- Registri della CPU: permettono di interrompere il processo



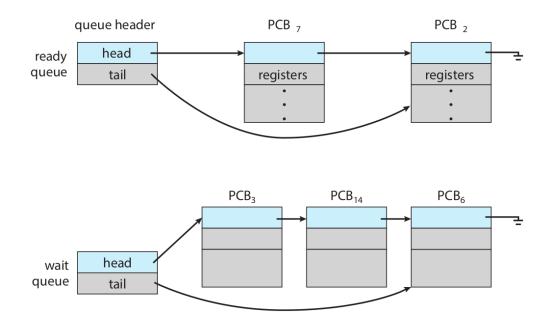
Process Control Block

- Informazioni di scheduling: priorità, risorse consumate
- Informazioni sulla gestione della memoria: puntatori alle varie zone di memoria
- Informazioni di I/O: file aperti, operazioni in attesa, ecc...

process state
process number
program counter
registers
memory limits
list of open files

Lo **scheduler dei processi** seleziona un processo da eseguire dall'insieme di quelli disponibili

- Mantiene una coda dei processi pronti
- Mantiene una coda dei processi in attesa di evento.
 Esempio: completare un'azione di I/O



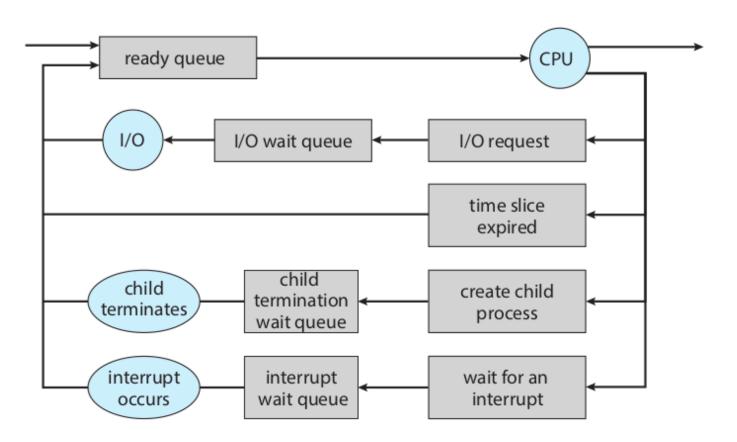
I processi possono essere classificati in base al tipo di carico che generano e il collo di bottiglia che li limita.

- **Processo I/O bound**: impiega la maggior parte del proprio tempo nell'esecuzione di operazioni di I/O
- Processo CPU bound: impiega la maggior parte del proprio tempo nelle elaborazioni

Il computo di uno scheduler è di **ottimizzare** l'esecuzione dei processi per farli eseguire nel minor tempo possibile

- Interviene più volte al secondo
- Gestisce l'esecuzione col meccanismo del time sharing

Ogni processo inizia dalla **Ready Queue** e segue il **diagramma di accodamento** finchè non termina



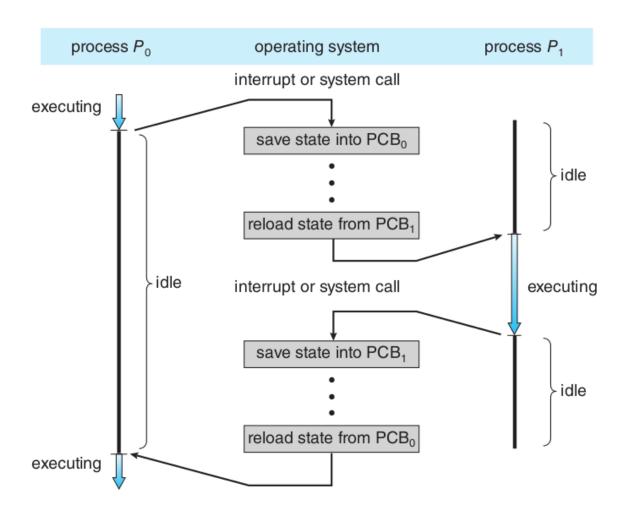
Lo scheduler decide a quale processa assegnare la/le CPU Quando decide che (una) CPU deve essere assegnata a un altro processo, esso deve:

- Salvare lo stato del processo corrente
 - Per poterlo poi ripristinare quando il processo stesso potrà ritornare in esecuzione
- Caricare un nuovo processo ripristinandone lo stato salvato precedentemente
 Si esegue un salvataggio dello stato e, in seguito, un corrispondente ripristino dello stato, detto Context
 Switching

Il Context Switching deve essere rapido, siccome è tempo sprecato, che non svolge nessun compito utile

- Il SO è ottimizzato per compiere questa azione velocemente
- Attualmente nell'ordine di pochi micro secondi
- Dipende da hardware e dalle caratteristiche del processo, specialmente la quantità di memoria usata

Diagramma di cambio di contesto:



Operazione di Yield: un processo dice al kernel, che per il momento non ha operazioni da fare.

Il kernel rimuove dalla CPU il processo e lo riaccoda nella lista dei processi pronti.

- E' un modo per rilasciare la CPU prima che scada il quanto di tempo assegnato
- Specialmente usato per processi real time

Algoritmi di Scheduling

Algoritmi di Scheduling

L'obbiettivo di un SO è di ridurre il tempo di esecuzione dei processi

- Obbiettivo ambiguo: conviene eseguire prima un lavoro lungo o uno corto?
- Obbiettivo complesso: il SO non sa se un processo è lungo/corto, CPU/I/O intensive

Esistono diversi **Algoritmi di Scheduling** che si usano per determinare quale processo assegnare a una CPU

Algoritmi di Scheduling First-Come First Served

Il primo processo che richiede la CPU, la ottiene finchè non termina

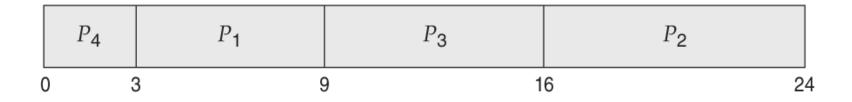
Pro Semplice

Contro: Inefficiente. Sconveniente eseguire un processo lungo per primo



Algoritmi di Scheduling Shortest-Job First Served

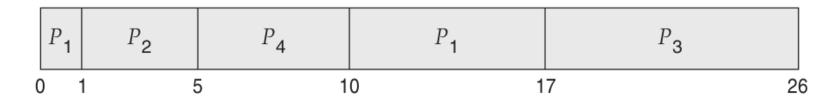
Il primo più breve, la ottiene la CPU per primo **Pro** efficiente. Il tempo medio di completamento si abbassa **Contro:** Un processo lungo viene lasciato eseguire fino alla fine



Algoritmi di Scheduling Round Robin

A turno, ogni processo prende la CPU per un tempo fissato **Pro** Semplice ed equo

Contro: Non si possono avere processi ad alta priorità



Algoritmi di Scheduling Priority Scheduling

Ogni processo ha una priorità data dall'utente. Viene eseguito il processo a priorità più alta

Pro Gestisce la priorità

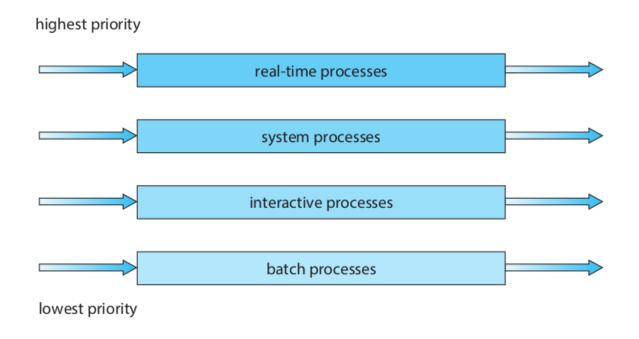
Contro: Un processo a bassa priorità potrebbe non venire mai eseguito



Algoritmi di Scheduling Multi-Level Queue Scheduling

Ci sono code diverse per ogni livello livello di priorità.

- Ogni coda ha un suo algoritmo di scheduling: RR, FCFS
- C'è un algoritmo di scheduling tra code



Algoritmi di Scheduling Multi-Level Queue Scheduling

In questo modo c'è flessibilità: si può avere priorità ma non c'è il rischio che un processo non venga mai eseguito

Pro Flessibile

Contro: Complesso

Usato in Linux, con varianti

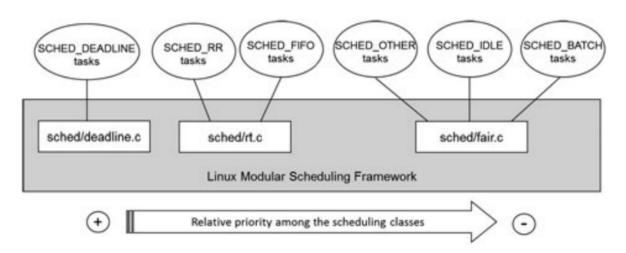
Algoritmi di Scheduling

Linux: Completely Fair Scheduler

In Linux lo scheduler si chiama Completely Fair Scheduler
I processi sono assegnati a una Policy di Scheduling dall'utente,
ognuna con meccanismi diversi

Il sistema provvede a eseguire processi in ogni policy, che hanno diversi requisiti

Le policy al loro interno possono gestire priorità, deadline, ecc...



Algoritmi di Scheduling Linux: Completely Fair Scheduler

La Policy di default è SCHED_OTHER : time-sharing scheduling con priorità

Esistono System Call per definire priorità a un processo

```
nice(2) getpriority(2) setpriority(2)
sched_setscheduler(2) sched_getscheduler(2)
sched_setparam(2) sched_getparam(2) sched_yield(2)
```

Domande

Un processo è

- Una componente del sistema operativo
- Il codice eseguibile di un programma
- Un programma in esecuzione

I processi sono identificati da:

• Un nome • Un ID numerico • Non hanno identificativi

I processi sono in relazione tra loro in una struttura:

• Ciclica • Ad albero

Il Context Switching è:

- La momentanea sospensione di un processo
- La terminazione di un processo

Nello scheduler di Linux, processi:

- Hanno tutti la stessa priorità di scheduling
- Hanno una priorità assegnabile dall'utente
- Hanno una priorità calcolata automaticamente dal SO