

Cenni storici – 1

- **Anni '50:** i S/O hanno origine con i primi elaboratori a programma memorizzato
 - Modalità di esecuzione *batch* (a lotti) gestita da un operatore umano
 - **Tutto** l'elaboratore a disposizione di **un solo** programma per tutto il tempo della sua esecuzione
 - Immissione di un programma mediante interruttori binari frontali o schede perforate
 - Emissione dei risultati mediante *LED* luminosi a valore binario, testo stampato o schede perforate

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 1/34

Cenni storici – 2

- A partire dagli anni '60
 - Nuovi compilatori, nuovi linguaggi di programmazione, nuovi strumenti di sviluppo
- Ancora gestione a lotti
 - Immissione ed emissione di programmi e dati ancora molto laboriose (= molto costose e molto lente)
 - Un programma può essere sia ingresso che uscita di una esecuzione
 - L'operatore umano è ancora necessario per eseguire le operazioni di ingresso / uscita

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 2/34

Cenni storici – 3

- L'esecuzione di più **lavori** in modalità a lotti può essere facilmente gestita da un S/O **residente**
 - Più caricamenti seguiti da una fase ininterrotta di lavoro e dal ritrovamento dei rispettivi risultati
 - Ordine di esecuzione **predeterminato**
 - Quello di caricamento
 - Secondo il livello di privilegio del richiedente
- Operazioni di I/O fino a 1000 volte più lente dell'elaborazione
 - Esecuzione *off-line* (distinta dal tempo di esecuzione)
 - Sovrapposizione tra I/O ed elaborazione

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 3/34

Cenni storici – 4

- Sovrapposizione sempre più conveniente al crescere delle prestazioni dei dispositivi di I/O
 - Tecnica detta di *spooling* (*Simultaneous Peripheral Operation On-Line*)
 - Si effettua *spooling* quando l'emissione o la ricezione di dati avviene in parallelo all'esecuzione di altri lavori
 - Esempi
 - Invio di una richiesta di stampa
 - Caricamento di un programma
 - Invio di un messaggio di posta elettronica
 - **Senza interrompere** il lavoro in corso

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 4/34

Cenni storici – 5

- **Multi-programmazione**
 - Desiderabile poter eseguire diversi lavori simultaneamente
 - In ambito mono-processore il parallelismo è solo simulato
 - Occorre controllare l'assegnazione dell'accesso alle risorse della macchina
 - Esempio: per quanti di tempo in modalità *time-sharing* sotto il controllo del S/O

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 5/34

Una definizione di S/O

- Un insieme di utilità progettate per
 - Offrire all'utente un'astrazione più semplice e potente della macchina *assembler*
 - Concetto di "**macchina virtuale**"
 - Più semplice da usare (p.es., senza bisogno di conoscenze di microprogrammazione ©)
 - Più potente (p.es., usando la memoria secondaria per realizzare una più ampia memoria principale virtuale)
 - Gestire in maniera **ottimale** le risorse fisiche e logiche dell'elaboratore
 - Ottimalità è la minimizzazione dei tempi di attesa e la massimizzazione dei lavori svolti per unità di tempo

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 6/34

La nozione di processo

- Un processo è un programma in esecuzione e corrisponde a
 - L'insieme **ordinato** di **stati** assunti dal programma nel corso dell'esecuzione (sulla sua macchina virtuale)
 - Processo come "automa a stati"
 - L'insieme **ordinato** delle **azioni** effettuate dal programma nel corso dell'esecuzione (sulla sua macchina virtuale)
 - Processo come "attore" (operatore di azioni)

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 7/34

Realizzazione di processo

- Spazio di **indirizzamento logico**
 - La memoria della macchina virtuale che il processo può leggere e scrivere (*core*)
 - Memoria virtuale organizzata a pagine e/o segmenti
 - Programma eseguibile
 - Dati del programma
 - Organizzazione dell'informazione in forma di *file*
 - Aree di lavoro
 - Definizione del **contesto di esecuzione** ed area di salvataggio

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 8/34

Caratteristiche di processi – 1

- In un sistema coesistono processi utente e di S/O
 - Possono cooperare tra loro ma hanno privilegi diversi
- I processi avanzano **concorrentemente**
 - Il S/O assegna loro le risorse necessarie secondo diverse politiche di ordinamento
 - A divisione di tempo
 - A livello di priorità (urgenza)
- I processi possono dover comunicare e sincronizzarsi tra loro
 - Il S/O deve fornire i meccanismi e i servizi necessari

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 9/34

Caratteristiche di processi – 2

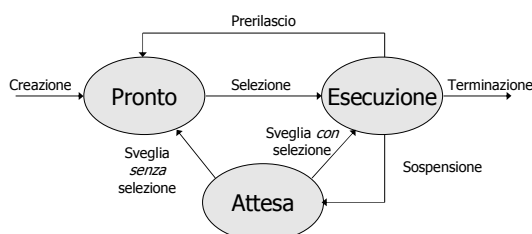
- Un processo può creare processi "figli"
 - Esempio
 - Un processo interprete di comandi (*shell*) lancia un processo figlio per eseguire un comando di utente
- I processi vengono
 - **Creati** per eseguire un lavoro
 - **Sospesi** per consentire l'esecuzione di altri processi
 - **Terminati** al compimento del lavoro assegnato
 - Un processo figlio che sopravvive alla terminazione del processo padre è detto "orfano" e può essere molto dannoso

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 10/34

Stati di avanzamento di processo



Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 11/34

Gestore dei processi – 1

- Costituisce il cuore o nucleo del S/O (*kernel*)
 - Gestisce ed assicura l'avanzamento dei processi
 - Stato di avanzamento
 - In esecuzione, pronto per l'esecuzione, sospeso in attesa di un evento (una comunicazione, la disponibilità di una risorsa, ...)
 - La scelta del processo da eseguire ad un dato istante si chiama ordinamento (*scheduling*)
 - Il gestore decide il cambio di stato dei processi
 - Per divisione di tempo
 - Per trattamento di eventi (p.es., risorsa libera / occupata)

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 12/34

Gestore dei processi – 2

- I compiti del nucleo di S/O sono
 - Gestire le transizioni di stato di attivazione dei processi
 - Gestire le interruzioni esterne causate da
 - Eventi di I/O
 - Situazioni anomale rilevate da altri processi o componenti del S/O
 - Consentire ai processi di accedere a risorse e di attendere eventi

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 13/34

Gestore dei processi – 3

- La politica di ordinamento deve essere equa (*fair* → *fairness*)
 - Processi pronti per eseguire devono avere l'opportunità di farlo
 - Processi in attesa di risorse devono avere l'opportunità di accederle
- I meccanismi e servizi di comunicazione e sincronizzazione devono essere efficaci
 - Il dato (o segnale) inviato da un processo mittente deve raggiungere il destinatario in un tempo breve e in modo sicuro

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 14/34

Definizione di risorsa

- **Risorsa** è qualsiasi elemento fisico (*hardware*) o logico (realizzato a *software*) necessario alla creazione, esecuzione e avanzamento di processi
- Le risorse possono essere
 - Durevoli (p.es., CPU)
 - Consumabili (p.es., memoria fisica)
 - Ad accesso divisibile od indivisibile
 - Divisibile se tollera alternanza con accessi di altri processi
 - Indivisibile se *non* tollera alternanza
 - Ad accesso individuale o molteplice
 - Molteplicità fisica o logica (virtualizzata)

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 15/34

La risorsa CPU

- Risorsa indispensabile per l'avanzamento di tutti i processi
- A livello fisico (*hardware*) corrisponde alla CPU
- A livello logico (gestione *software*) corrisponde a una **macchina virtuale** offerta dal S/O alle sue applicazioni

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 16/34

La risorsa memoria

- Risorsa ad accesso individuale se in scrittura, ad accesso molteplice se in lettura
- La gestione *software* la **virtualizza** (usando la memoria secondaria) attribuendone l'accesso ai vari processi secondo particolari politiche
- Se virtualizzata, diventa riutilizzabile e preriilasciabile
 - Altrimenti consumabile ed indivisibile
- Gestione velocizzata con l'utilizzo di supporto *hardware*

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 17/34

La risorsa I/O

- Risorse generalmente riutilizzabili, non preriilasciabili, ad accesso individuale
- La gestione *software* ne facilita l'impiego nascondendone le caratteristiche *hardware* e uniformandone il trattamento
- L'accesso fisico ha bisogno di utilizzare programmi proprietari e specifici
 - **BIOS**

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 18/34

Caricamento del S/O

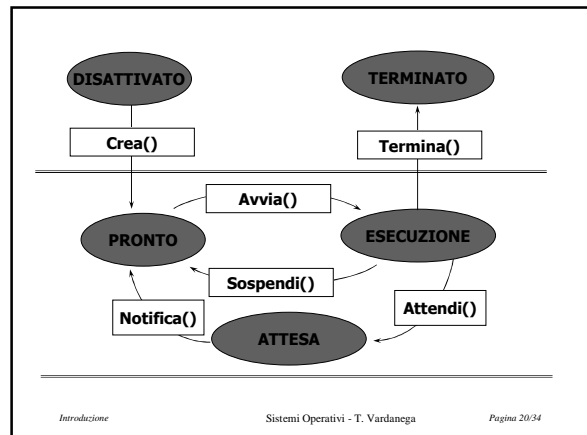
Il S/O può risiedere

- Permanentemente in ROM
 - Soluzione tipica di sistemi di controllo industriale e di sistemi *dedicati*
- In memoria secondaria per essere caricato (tutto o in parte) in memoria principale all'attivazione di sistema (*bootstrap*)
 - Adatto a sistemi di elevata complessità oppure adibiti al controllo (alternativo) da parte di più S/O
 - In ROM risiede solo il caricatore di sistema (*bootstrap loader*)

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 19/34



Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 20/34

Stati – 1

DISATTIVATO

Il programma è in memoria secondaria. Un supervisore lo carica in memoria mediante una chiamata di sistema che crea una struttura di controllo di processo (*Process Control Block, PCB*)

PRONTO

Il processo, pronto per l'esecuzione, rimane in attesa del suo turno

ESECUZIONE

Il processore è stato attribuito al processo selezionato, la cui esecuzione avanza

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 21/34

Stati – 2

ATTESA

Il processo è sospeso in attesa di una risorsa attualmente non disponibile o di un evento non ancora verificatosi

TERMINATO

Il processo ha concluso regolarmente le sue operazioni e si predispone ad abbandonare la sua **macchina virtuale**

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 22/34

Transizioni – 1

Crea()

Assegna una macchina virtuale a un nuovo processo, aggiornando la lista dei processi pronti (*ready list*)

Avvia()

Manda in esecuzione il primo processo della lista dei pronti

Sospendi()

Il processo in esecuzione ha esaurito il suo quanto di tempo e torna in fondo alla lista dei pronti

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 23/34

Transizioni – 2

Attendi()

- Il processo richiede l'uso di una risorsa o l'arrivo di un evento e viene sospeso se la risorsa è occupata o se l'evento non si è ancora verificato

Notifica()

- La risorsa richiesta dal processo bloccato è di nuovo libera o l'evento atteso si è verificato. Il processo ritorna nella lista dei pronti

Termina()

- Il processo in esecuzione termina il suo lavoro e rilascia la **macchina virtuale**

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 24/34

Strutture di rappresentazione

- Ogni processo è rappresentato da un **descrittore** (**Process Control Block**) contenente
 - Identificatore del processo
 - Contesto di esecuzione (stato interno) del processo
 - Stato di avanzamento del processo
 - Priorità (iniziale ed attuale)
 - Diritti di accesso alle risorse e privilegi
 - Puntatore al PCB del processo padre e degli eventuali processi figli
 - Puntatore alla lista delle risorse assegnate alla macchina virtuale del processo

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 25/34

Ordinamento di processi

- Diversi metodi sono utili per determinare quando porre un processo in stato di esecuzione in sostituzione di un altro (*switch*)
 - **Scambio cooperativo** (*cooperative o non pre-emptive switching*)
 - Il processo in esecuzione decide quando passare il controllo al processo successivo
 - Windows 3.1 ☺
 - **Scambio a preilascio**: il processo in esecuzione viene rimpiazzata da
 - Un processo pronto a priorità maggiore (*priority-based pre-emptive switching*) → Sistemi detti “a tempo reale”
 - All'esaurimento del suo quanto di tempo (*time-sharing pre-emptive switching*) → Unix, Windows NT (mistli!)

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Página 26/34

Dispatcher – 1

- L'avviatore di processi all'esecuzione (ma non il selettore, *scheduler*!) viene chiamato *dispatcher*
 - Deve essere molto efficiente perché gestisce *ogni* scambio
 - Deve salvare il contesto del processo in uscita, installare quello del processo in entrata (*context switch*) e affidargli il controllo della CPU
- L'efficienza del *dispatcher* si misura in
 - Percentuale di utilizzo della CPU
 - Numero di processi avviati all'esecuzione per unità di tempo
 - Durata di permanenza di un processo in stato di pronto

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 27/34

Dispatcher – 2

- I processi in stato di pronto sono accodati in una struttura detta **lista dei pronti** (*ready list*)
- La più semplice gestione della lista è con tecnica a coda (*First-Come-First-Served, FCFS*)
 - Il primo processo ad entrare in coda sarà anche il primo avviato all'esecuzione
 - Facile da realizzare e da gestire
 - La garanzia di esecuzione di altri processi (*fairness*) dipende dalla politica di scambio
 - Lo scambio cooperativo *non* offre garanzie

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 28/34

Dispatcher – 3

- Le attività di un processo tipicamente comprendono sequenze di azioni eseguibili dalla CPU intervallate da sequenze di azioni di I/O
- I processi si possono dunque classificare in
 - *CPU-bound*
 - Componenti *poché* attività sulla CPU e di durata *molto lunga*
 - *I/O-bound*
 - Componenti molte attività, di breve durata, sulla CPU, intervallate da attività di I/O molto lunghe
- La tecnica FCFS penalizza i processi della classe *I/O-bound*

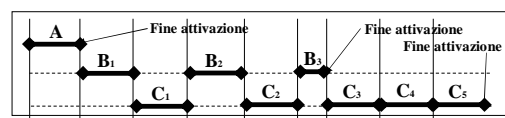
Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 29/34

Dispatcher – 4

- Imponendo la suddivisione di tempo (*time-sharing*) sulla politica *FCFS* si deriva una tecnica di rotazione detta *round-robin*
- Vediamone l'applicazione su tre processi A, B e C con tempi di esecuzione 2, 5 e 10 ms e quanto di tempo 2 ms



Introduzioni

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 30/34

Dispatcher – 5

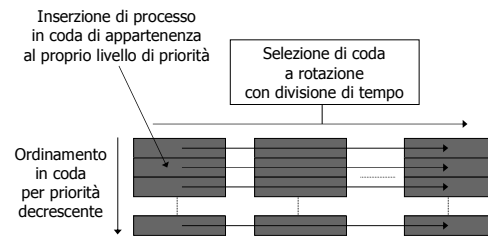
- A ogni singolo processo possiamo attribuire una priorità individuale che denota il suo livello di privilegio
- Processi diversi possono poi essere categorizzati per attributi (p.es.: *CPU-bound*, *I/O-bound*)
- Possiamo allora istituire una coda per ciascuna categoria di processo e ordinarla a priorità
- Stabiliamo poi una politica di ordinamento *tra* code (p.es.: *round-robin*)
- Otteniamo una politica di ordinamento a livelli (p.es.: rotazione con priorità)

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 31/34

Politica a rotazione con priorità



Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 32/34

Dispatcher – 6

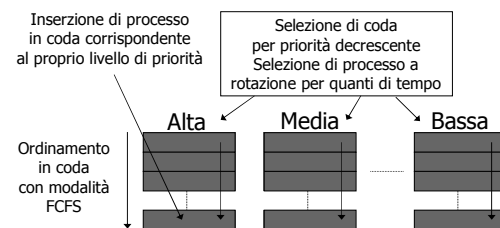
- Possiamo anche facilmente (e utilmente) definire una politica **duale** alla precedente
 - Istituiamo una coda per ogni livello di priorità attribuita ai processi
 - Selezioniamo la coda a priorità più elevata
 - Applichiamo la politica a rotazione (*round-robin*) sul processo selezionato
 - Otteniamo la politica a priorità con rotazione

Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 33/34

Politica a priorità con rotazione



Introduzione

Sistemi Operativi - T. Vardanega

Pagina 34/34