I semafori sono sezioni critiche che possono essere implementate sfruttando la disabilitazione degli interrupt. E' ragionevole usare questa soluzione anche per implementare le sezioni critiche dei processi utente?

Scegli un'alternativa:

a. non è una soluzione ragionevole perché in questo modo un solo processo alla volta potrebbe usare la wait e la signal per accedere ad una certa sezione critica

X

- b. è una soluzione ragionevole, perché in questo modo il processo in sezione critica può portare a termine la sua computazione senza venire interrotto a metà
- c. non è una soluzione ragionevole perché disabilitare gli interrupt toglierebbe al sistema operativo il controllo della macchina
- d. è una soluzione ragionevole perché permette di evitare l'uso di wait e signal, che sono primitive comunque costose da implementare

Risposta errata.

La risposta corretta è: non è una soluzione ragionevole perché disabilitare gli interrupt toglierebbe al sistema operativo il controllo della macchina

Confrontando le librerie statiche e quelle dinamiche possiamo dire che:

Scegli un'alternativa:

- a. le librerie dinamiche sono sicuramente preferibili a quelle statiche, ad esempio perché al contrario di quelle statiche possono essere usate con la memoria virtuale, e in caso di aggiornamento non costringono alla ricompilazione dei processi che le usano
- b. le librerie dinamiche sono sicuramente preferibili a quelle statiche, ad esempio perché vengono caricate in RAM solo se effettivamente usate dai processi, e al contrario di quelle statiche possono essere usate col codice dinamicamente rilocabile
- c. le librerie dinamiche sono sicuramente preferibili a quelle statiche, ad esempio perché vengono caricate in RAM solo se effettivamente usate dai processi, e in caso di aggiornamento non costringono alla ricompilazione dei processi che le usano
- d. le librerie dinamiche sono sicuramente preferibili a quelle statiche, ad esempio perché vengono caricate in RAM solo se effettivamente usate dai processi, e perché quelle statiche possono essere usate solo con il codice statico.

Risposta corretta.

La risposta corretta è: le librerie dinamiche sono sicuramente preferibili a quelle statiche, ad esempio perché vengono caricate in RAM solo se effettivamente usate dai processi, e in caso di aggiornamento non costringono alla ricompilazione dei processi che le usano

1: cd /tmp

2: mkdir newfolder

3: echo "ciao" > pippo // crea un nuovo file di nome pippo contenente la stringa ciao

4: cd newfolder

5: ln ../pippo paperino

6: ln ../newfolder folder2

7: ln -s paperino topolino

8: echo "salve" >> topolino // aggiunge "salve" a fondo file

9: rm pippo

10: cat paperino // cat stampa il contenuto del file passato come argomento

11: mkdir ../folder3

Sceqli un'alternativa:

- a. 1. il link-counter dell'i-node di paperino è: 2
 - 2. il link counter di tmp è: aumentato di 1
 - 3. l'output del comando 10 è: "ciao" seguito da "salve"
 - 4. il comando 6 da come risultato: un errore perché non sono ammessi hard link tra cartelle
- b. 1. il link-counter dell'i-node di paperino è: 2
 - 2. il link counter di tmp è: aumentato di 2
 - 3. l'output del comando 10 è: "ciao" seguito da "salve"
 - 4. il comando 6 da come risultato: un errore perché non sono ammessi hard link tra cartelle
- oc. 1. il link-counter dell'i-node di paperino è: 1
 - 2. il link counter di tmp è: aumentato di 2
 - 3. l'output del comando 10 è: "ciao"
 - 4. il comando 6 da come risultato: un nuovo collegamento alla cartella newfolder
- od. 1. il link-counter dell'i-node di paperino è: 2
 - 2. il link counter di tmp è: 2
 - 3. l'output del comando 10 è: no such file or directory
 - 4. il comando 6 da come risultato: un errore perché non sono ammessi hard link tra cartelle

Risposta corretta.

La risposta corretta è:

- 1. il link-counter dell'i-node di paperino è: 2
- 2. il link counter di tmp è: aumentato di 2
- 3. l'output del comando 10 è: "ciao" seguito da "salve"
- 4. il comando 6 da come risultato: un errore perché non sono ammessi hard link tra cartelle

Domanda 4

Risposta errata

Punteggio ottenuto 0,0 su 2,0

In un sistema operativo moderno che implementa la memoria virtuale, quando si verifica un page fault e non c'è spazio in RAM occorre scegliere una pagina vittima. Dei criteri di scelta visti a lezione possiamo dire che:

Scegli un'alternativa:

- a. scegliere la pagina che è entrata in RAM da più tempo è un buon criterio, e infatti viene
 x
 adottato da molti sistemi operativi
- b. scegliere la pagina che verrà riferita più in là nel tempo è sicuramente il criterio migliore,
 ma richiede hardware dedicato offerto solo dalle CPU di fascia alta
- c. scegliere la pagina che è stata riferita da più tempo è un ottimo criterio, ma all'atto pratico non si può implementare in modo efficiente
- d. scegliere una pagina che è stata modificata di recente è un buon criterio, nel caso in cui ci sia bisogno di salvare periodicamente lo stato della computazione del processo

Risposta errata.

La risposta corretta è: scegliere la pagina che è stata riferita da più tempo è un ottimo criterio, ma all'atto pratico non si può implementare in modo efficiente

Il concetto di "diritto di prelazione" può essere applicato sia ad un algoritmo di scheduling che ad un kernel nel suo complesso. Qual è la differenza?

Sceqli un'alternativa:

- a. negli algoritmi di scheduling preemptive un processo utente può essere obbligato dal SO ad abbandonare la CPU. Nei kernel preemptive un processo in kernel mode può essere obbligato ad abbandonare la CPU.
- b. In un kernel con diritto di prelazione vengono disabilitati gli interrupt quando un processo x
 è in kernel mode, in un algoritmo di scheduling con diritto di prelazione vengono abilitati gli interrupt per permettere il funzionamento del timer hardware
- c. In un kernel con diritto di prelazione vengono disabilitati gli interrupt quando un processo è in kernel mode, in un algoritmo di scheduling con diritto di prelazione i processi utente possono essere interrotti da altri processi utente
- d. non c'è nessuna differenza: un algoritmo di scheduling premptive implica che il sistema operativo su cui è implementato possieda un kernel con diritto di prelazione.

Risposta errata.

La risposta corretta è: negli algoritmi di scheduling preemptive un processo utente può essere obbligato dal SO ad abbandonare la CPU. Nei kernel preemptive un processo in kernel mode può essere obbligato ad abbandonare la CPU.

Di un sistema è noto che la tabella delle paqine più grande del sistema occupa esattamente 2 frame, il numero di un frame è scritto su 2 byte usando usando tutti i bit a disposizione, e nel sistema sono presenti in media 4 processi che insieme producono una frammentazione interna complessiva media di 4 Kilobyte.

lo spazio logico del sistema è grande:	4 Megabyte	
lo spazio fisico del sistema è grande:	nessuno dei valori proposti	
	64 Megabyte	
8 Megabyte	2 Megabyte	
256 Megabyte	non si può ricavare dai dati del problema	
nessuno dei valori proposti	128 Megabyte	

Risposta parzialmente esatta.

Hai selezionato correttamente 1.

La risposta corretta è:

Di un sistema è noto che la tabella delle pagine più grande del sistema occupa esattamente 2 frame, il numero di un frame è scritto su 2 byte usando usando tutti i bit a disposizione, e nel sistema sono presenti in media 4 processi che insieme producono una frammentazione interna complessiva media di 4 Kilobyte.

lo spazio logico del sistema è grande: [4 Megabyte] lo spazio fisico del sistema è grande: [128 Megabyte]

Domanda 7

Risposta errata

Punteggio ottenuto 0,0 su 2,0

Cosa vuol dire che un algoritmo di scheduling soffre di starvation?

Scegli un'alternativa:

- a. che non garantisce di assegnare la CPU ad un processo in coda di ready in un tempo finito.
- b. che non garantisce ad un processo di poter entrare in sezione critica in un tempo finito.
- o. che non garantisce ad un processo di poter uscire da una sezione critica in un tempo finito.
- d. che non garantisce ad un processo in wait di poter tornare in coda di ready in un tempo finito.

Risposta errata.

La risposta corretta è: che non garantisce di assegnare la CPU ad un processo in coda di ready in un tempo finito.

dei diversi livelli RAID visti a lezione, dal livello 0 al livello 5, possiamo dire che:

Scegli un'alternativa:

- a. tutti i livelli garantiscono una maggiore affidabilità, e tutti forniscono -- anche se non sempre -- una maggiore velocità di accesso ai dati memorizzati
- b. tutti i livelli garantiscono una maggiore affidabilità, e tutti forniscono -- sempre -- una maggiore velocità di accesso ai dati memorizzati
- c. non tutti i livelli garantiscono una maggiore affidabilità, e tutti forniscono -- anche se non sempre -- una maggiore velocità di accesso ai dati memorizzati
- d. non tutti i livelli garantiscono una maggiore affidabilità, e tutti forniscono -- sempre -- una maggiore velocità di accesso ai dati memorizzati

Risposta corretta.

La risposta corretta è: non tutti i livelli garantiscono una maggiore affidabilità, e tutti forniscono -- anche se non sempre -- una maggiore velocità di accesso ai dati memorizzati

In un sistema operativo che adotta uno scheduling senza diritto di prelazione, quattro processi arrivano al tempo indicato e consumano la quantità di CPU indicata nella tabella sottostante

Processo	T. di arrivo	Burst
Pa	0	4
Pb	2	3
Pc	3	2
Pd	5	1

se si usa l'algoritmo di scheduling non preemptive che fornisce le migliori prestazioni possibili per schedulare i 4 processi in tabella:

il waiting time medio è: 17/4

il turnaround medio è: 7/4

il diagramma di GANTT è: (0) ... Pa ... (4) ... Pc ... (6) ... Pd ... (7) ... Pb ... (10)

8/4 si

(0) ... Pa ... (4) ... Pb ... (7) ... Pc ... (9) ... Pd ... (10)

18/4

Risposta parzialmente esatta.

Hai selezionato correttamente 1.

La risposta corretta è:

In un sistema operativo che adotta uno scheduling senza diritto di prelazione, quattro processi arrivano al tempo indicato e consumano la quantità di CPU indicata nella tabella

sottostante

Processo	T. di arrivo	Burst
Pa	0	4
Pb	2	3
Pc	3	2
Pd	5	1

se si usa l'algoritmo di scheduling non preemptive che fornisce le migliori prestazioni possibili per schedulare i 4 processi in tabella:

il waiting time medio è: [7/4]

il turnaround medio è: [17/4]

il diagramma di GANTT è: [(0) ... Pa ... (4) ... Pc ... (6) ... Pd ... (7) ... Pb ... (10)]

l'algoritmo usato per le risposte precedenti potrebbe non portare mai a termine un processo? [si] Secondo quanto visto a lezione, quale/quali dei seguenti comandi Unix modifica il valore del *link counter* dell'index-node associato al file cartella X? (si assuma di avere i permessi per eseguire tutti i comandi e di essere posizionati dentro a X, a sua volta contenuta in una generica cartella user/tmp)

- 1) ln ../X Z
- 2) mkdir K
- 3) ln X Y
- 4) ln -s ../X W

Scegli un'alternativa:

- a. i comandi 2) 3) e 4)
- b. il comando 2)
 ✓
- c. i comandi 2) e 4)
- d. i comandi 1) e 2)

Risposta corretta.

La risposta corretta è: il comando 2)

Vai a...

Scritto di PROVA della parte di teoria del corso ▶