

Herramienta de sincronización

SEMÁFOROS

`sem_init (sem_t *sem, int pshared, unsigned int value)`

Puntero al semáforo para saber de cual hablamos

Si se comparte entre hilos del mismo proceso $\rightarrow 0$
sino se comparte entre procesos

recursos disponibles es decir cuantos pueden acceder concurrentemente

`sem_wait (sem_t *sem)`

puntero al semáforo del que coge recursos

- Lo que hace es decrementar en 1 el recurso del semáforo que se le indica, **(PERO)** primero comprueba si ese valor es mayor que cero (hay recursos) y si los hay lo decrementa y continua el hilo, sino lo bloque hasta que haya recursos.

- $\text{sem_post}(\text{sem_t } * \text{sem}) \Rightarrow$ puntero al semáforo del que libero recursos

- Incrementa en 1 el recurso del semáforo que indica y despierta cualquier hilo bloqueado si lo hay

Resolución ejercicio 4

① División en problemas concurrentes

Tantos procesos como lectores haya y un proceso extra para gestionar el input del n° de lectores y lo que pueden hacer

② Programa para cada proceso

Programa main

input n° lectores;
input n° concurrentes lectura

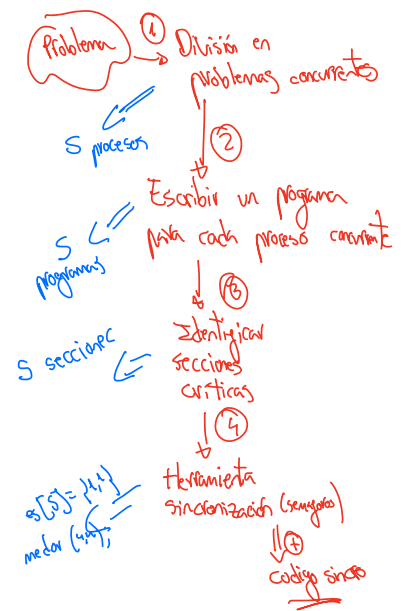
crear 2 hilos;

Programa leer_terminar ①

permitir leer;
leer;
terminar;

Programa leer_terminar ②

permitir leer;



Opciones {
① permitir leer

permitir leer;
leer;

② terminar

terminar;

③ Identificar S.C

Caso mas simple 2 lectores y solo puede leer 1

Lector 1

Lector 2

permitir leer;

permitir leer;

leer ;

leer ;

terminar ;

terminar ;

④ Código sincro

Caso mas simple 2 lectores

Proceso "main"

input n° lectores ;

↓
creo sem-leer(2,N)

- hilos para lector; → creo semaforo para
lector sem-puede(0,1)
sem-termina(0,1)

- switch opciones
lectores ;

→ ① permiso → post(sem-puede)

→ ② termina → post(sem-termina)

???

No es S.C pero
es la unica forma
que encuentre de
comunicarme con

→ ③ salir programa

con los hilos de cada lector

Proceso lector 1

wait(sem_puede)
intenta leer
wait(sem-leer)
lee
wait(sem-termina)
post(sem-leer)

Proceso lector 2

wait(sem_puede)

intenta leer ;

wait(sem-leer)

lee ;

wait(sem-termina)

post(sem-leer)

S.C

Ejercicio 5

Igual que el 4 pero solo 1 a la vez puede escribir no cambia nada mas.

Ejercicio 6

Proceso lector 1

wait(sem_puede) ;
intenta leer

Proceso escritor

wait(sem_puede_e)
intenta escribir
n° escr. ++

?? despues?

wait(sem-leer);
 if (n° escr. > 0 y n° concurr == 0) {
 wait(sem-paso)
 }
 n° concurr ++;
 lee;
 wait(sem-termina);
 n° concurr --;
 if (n° escr. > 0 y n° concurr == 0) {
 post(sem-ocupado)
 }
 }
 no porque
 si y o
 no puede
 otro lector
 no porque
 da igual el
 orden

wait(sem-escribir);
 if (n° concurr > 0) {
 wait(sem-ocupado)
 }
 escribir;
 wait(sem-termina);
 n° escr. --
 if (n° escr. == 0 || n° concurr == 0) {
 post(sem-paso)
 }
 }

Ejercicio 7

Necesitaria diferenciar entre
 escritores en papel y
 escritores que quieren el
 papel,

un bucle while en lector

con sem-paso y

ya esta ??, bueno

y un if despues

de ese while comprobando

si hay escritor en el papel