







Programación Concurrente



Sincronización – Monitores – Semáforos Problema del productor/consumidor Problema de lectores/escritores

Sincronización competencia y cooperación

Mecanismos

Monitores y esperas guardadas

Semáforos binarios y generales

Cerrojos + Variables de condición

Otras posibilidades ...

Semáforos

Se usan para restringir el número de hilos que pueden acceder a algunos recursos

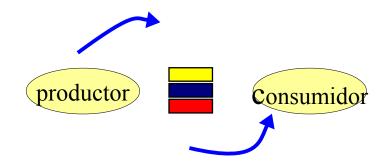
- semáforo binario: gestiona 1 permiso de acceso void acquire() void release()
- semáforo general: gestiona N permisos
 - void *acquire(int n)*

solicita n permisos del semáforo si no hay bastantes, espero y cuando los haya, sigo

• void *release(int n)*

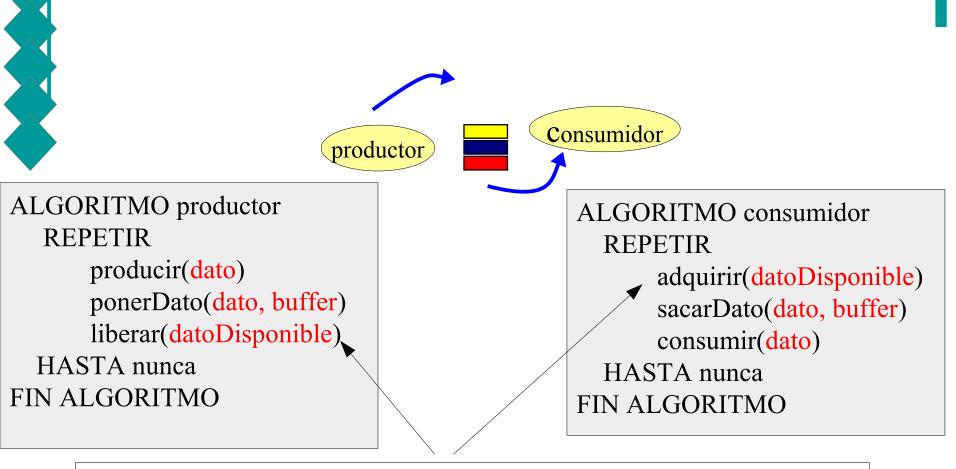
devuelvo n permisos al semáforo si hay alguien esperando, se intenta satisfacerle





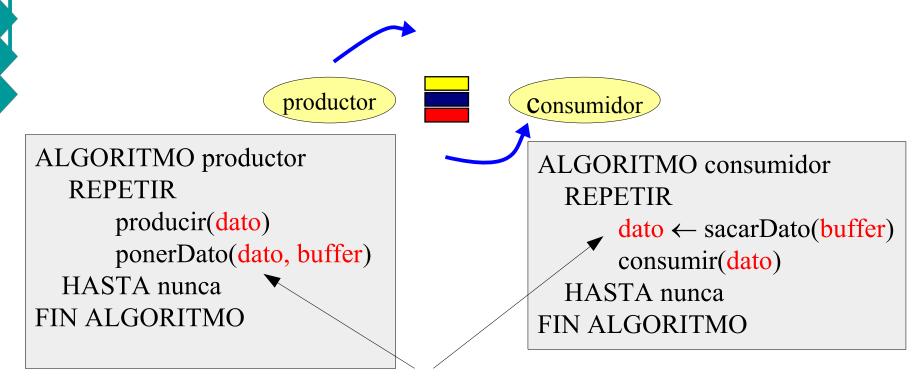
- Problema productor consumidor entre dos procesos
- Para el intercambio de datos se usa un contenedor al cual ambos tienen acceso
- El consumidor debe esperar hasta que el dato haya sido colocado.

Productor/Consumidor con semáforos



De la sincronización deberia ocuparse el buffer/contenedor

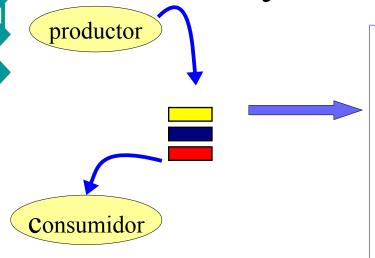
Productor/Consumidor con semáforos



Operaciones del objeto compartido "buffer", en las que se debe controlar la exclusion mutua al guardar y tomar un elemento del buffer

"ponerDato" y "sacarDato" deben trabajar con el semáforo para lograr la cooperación entre productor y consumidor

Productor/Consumidor con semáforos y buffer ilimitado

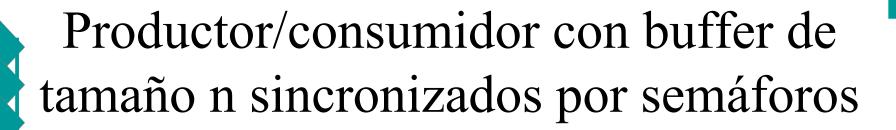


ponerDato (dato)
agregar al buffer con ExMut
liberar (datoDisponible)

sacarDato ()
adquirir (datoDisponible)
sacar del buffer con ExMut

• • •

"ponerDato" y "sacarDato" deben trabajar con el semáforo para lograr la cooperación entre productor y consumidor



- mutex: semáforo binario, proporciona exclusión mutua para el acceso al buffer de productos. se inicializa a 1.
- vacio: semáforo contador para controlar los huecos vacíos del buffer. se inicializa a **n**, tamaño del buffer
- **Ileno:** semáforo contador para controlar el número de huecos llenos del buffer. se *inicializa a 0*.

Hay que tener mucho cuidado en el orden de adquirir y liberar los semáforos, para no provocar deadlock

Productor/consumidor con buffer de tamaño n sincronizados por semáforos

```
ponerDato (dato) {
    adquirir(vacio)
    adquirir(mutex);
    /* guarda en el buffer*/
    liberar(mutex)
    liberar(lleno);
}
```

```
sacarDato () {
    adquirir(lleno)
    adquirir(mutex);
    /* recupera el dato */
    liberar(mutex)
    liberar(vacio)
}
```

- mutex, ¿qué sucederia si se inicializa en 0?
- vacio, se inicializa en n, tamaño del buffer
- lleno, se *inicializa* en 0.

Productor/consumidor con buffer de tamaño n sincronizados por semáforos

```
ponerDato (dato) {
    adquirir(mutex)
    adquirir(vacio);
    /* guarda en el buffer*/
    liberar(mutex)
    liberar(lleno);
}
```

```
sacarDato () {
    adquirir(mutex)
    adquirir(lleno);
    /* recupera el dato */
    liberar(mutex)
    liberar(vacio)
}
```

- ¿Que sucedería se se tomaran los semáforos en este orden?
- ¿por qué?

Lectores/escritores

- Un grupo de lectores/escritores quieren tener acceso a un libro.
- Existen varios lectores, varios escritores y un libro con cantidad máxima de páginas
- Cuando un escritor quiere acceder a un libro éste debe estar desocupado.
 - Lector:
 - Puede haber uno o varios lectores leyendo.
 - Si hay un escritor, entonces el lector deberá esperar a que el escritor acabe para poder leer

Escritor:

Utilizar: -Semáforo,

-Lector,

-Escritor

• Si hay un escritor, entonces el escritor que quiere escribir debe esperar a que no haya nadie leyendo, ni escribiendo.

Hacer los algoritmos....

Clases: Escritor, Lector, Libro

Considerar las operaciones siguientes:

```
empezarLeer(), terminarLeer(), empezarEscribir(), terminarEscribir(),
finalizado(), hayEscrito(),
```

- Datos de interés
 - int cantiLec = ... // Cantidad de lectores
 - int cantiPag = ... // Escritas
 - int totalPag = ... // Cantidad máximas de páginas del libro



Ejemplo de algoritmos

```
ALGORITMO lector(libro)

MIENTRAS no terminaLectura HACER

SI libro.hayEscrito() ENTONCES

empezarLeer (libro, lector)

leer()

terminarLeer (libro, lector)

SINO

esperar

FINSI

FIN MIENTRAS

FIN ALGORITMO
```

```
Clase Libro
finalizado()
empezarLeer (lector)
empezarEscribir (escritor)
hayEscrito()
terminarEscribir(escritor)
terminarLeer(lector)
```

```
ALGORITMO escritor (libro)

MIENTRAS no libro.finalizado() HACER
empezarEscribir(libro, escritor)
escribir()
terminarEscribir(libro, escritor)
FIN MIENTRAS
FIN ALGORITMO
```



lectores/escritores

- Objeto compartido: libro
- Con monitores
- Con semáforos
 - Semáforos binarios
 - Semáforos generales

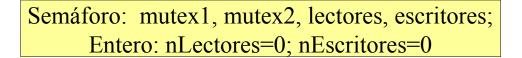
Semáforo: mutex1, mutex2, lectores, escritores; Entero: nLectores=0; nEscritores=0

Semaforos binarios

```
Metodo empezarLeer()
adquirir(lectores)
adquirir(mutex1)
nLectores++
SI (nLectores==1) ENTONCES
adquirir(escritores)
FIN SI
liberar(mutex1)
liberar(lectores)
```

```
Metodo terminarLeer()
adquirir(mutex1)
nLectores--
SI (nLectores==0) ENTONCES
liberar(escritores)
FIN SI
liberar(mutex1)
```

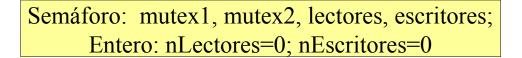




```
Metodo empezarEscribir
adquirir(mutex2)
nEscritores++
SI (nEscritores==1) ENTONCES
adquirir(lectores)
FIN SI
liberar(mutex2)
liberar(escritores)
```

```
Metodo terminarEscribir
liberar(escritores)
adquirir(mutex2)
nEscritores--
SI (nEscritores==0) ENTONCES
liberar(lectores)
FIN SI
liberar(mutex2)
```

analizar



Metodo empezarEscribir
adquirir(mutex2)
nEscritores++
SI (nEscritores==1) ENTONCES
adquirir(lectores)
FIN SI
liberar(mutex2)
adquirrir(escritores)

Metodo terminarEscribir
liberar(escritores)
adquirir(mutex2)
nEscritores-SI (nEscritores==0) ENTONCES
liberar(lectores)
FIN SI
liberar(mutex2)

CUIDADO adquirir(escritores)

analizar



Cómo se inicializan los semáforos para comenzar?

• Permite el acceso simultáneo de lectores impidiendo el uso a escritores ?

 Pruebe el algoritmo con distintas opciones en lectores y escritores

• Es posible la inanición de algún tipo de proceso?