

Sistemas Operativos 2021-2022

Lectores-Escritores Problema de concurrencia



Lectores-Escritores Descripción del problema

- Varios hilos comparten un objeto
 - Unos consultan su contenido: lectores
 - Otros lo modifican: escritores
 - Los lectores pueden leer simultáneamente
 - El acceso de un escritor es incompatible con cualquier otro hilo



Lectores-Escritores Detalles de implementación

Solución

- Semáforo escr binario
 - Garantiza la exclusión mutua al **objeto** (tal y como se nos indica en la teoría)
 - Es decir, excluye escritores cuando hay algún lector y cualquier hilo (sea lector o escritor), cuando hay un escritor
- Necesitaremos además una variable lect que almacenará el numero de lectores que están accediendo, en un momento dado, al objeto (están en la SC)
- Solo el primer *lector* necesita pedir permiso para entrar y solo el último *lector* puede liberar la SC



Función lector

```
// Si soy el primer lector
// que quiere entrar, pido
// permiso (el resto no)
lect++;
if (lect==1) P(escr);

LEER OBJETO;
lect--;
// Si soy el último lector
// libero la SC
if (lect==0) V(escr);
```

Función escritor

```
// Siempre debe pedir
// permiso para entrar
P(escr);
MODIFICAR OBJETO;
V(escr);
```



Función lector

```
// Si soy el primer lector
// que quiere entrar, pido
// permiso (el resto no)
lect++;
if (lect==1) P(escr);

LEER OBJETO;
lect--;
// Si soy el último lector
// libero la SC
if (lect==0) V(escr);
```

Función escritor

```
// Siempre debe pedir
// permiso para entrar
P(escr);

MODIFICAR OBJETO;
V(escr);
```

Secciones críticas de OBJETO



Función lector

```
// Si soy el primer lector
// que quiere entrar, pido
// permiso (el resto no)
lect++;
if (lect==1) P(escr);

LEER OBJETO;
lect--;
// Si soy el último lector
// libero la SC
if (lect==0) V(escr);
```

Función escritor

```
// Siempre debe pedir
// permiso para entrar
P(escr);
MODIFICAR OBJETO;
V(escr);
```

Rodear de operaciones P y V las secciones críticas



Función lector

```
// Si soy el primer lector
// que quiere entrar, pido
// permiso (el resto no)
lect++;
if (lect==1) P(escr);
```

LEER OBJETO;

```
lect--;
// Si soy el último lector
// libero la SC
if (lect==0) V(escr);
```

Función escritor

```
// Siempre debe pedir
// permiso para entrar
P(escr);

MODIFICAR OBJETO;
V(escr);
```

Nota:

- Valor inicial del contador del semáforo escr es 1
- Valor inicial de variable entera lect es 0

iiFalta garantizar la exclusión mutua de la variable *lect*!!



Lectores-Escritores Exclusión mutual de la variable global *lect*

- Añadir a la anterior solución:
 - Semáforo *mutex* binario
 - Garantiza exclusión mutua al actualizar nº lectores
 - Variable *lect*: no de lectores



Función lector

```
P(mutex);
lect++;
if (lect==1) P(escr);

V(mutex);

LEER OBJETO;
P(mutex);
lect--;
if (lect==0) V(escr);

V(mutex);
```

Función escritor

```
P(escr);

MODIFICAR OBJETO;

V(escr);
```

Secciones críticas de *lect*



Función lector

```
P(mutex);

lect++;

if (lect==1) P(escr)

V(mutex);

LEER OBJETO;

P(mutex);

lect--;

if (lect==0) V(escr);

V(mutex);
```

Función escritor

```
P(escr);
MODIFICAR OBJETO;
V(escr);
```

Rodear de operaciones P y V las secciones críticas



```
Función lector
P(mutex);

lect++;
if (lect==1) P(escr);

V(mutex);

LEER OBJETO;
P(mutex);

lect--;
if (lect==0) V(escr);

V(mutex);
```

```
Función escritor
```

```
P(escr);

MODIFICAR OBJETO;

V(escr);
```

Nota:

- Valores iniciales del contador de mutex y escr es 1
- Valor inicial de *lect* es 0

Lectores-Escritores Casos

 Se indican, a continuación, distintas situaciones que se pueden dar con este problema y como evolucionarían las variables y los semáforos

4

Lectores-Escritores Casos

- Caso 1: 1^{er} lector y ningún escritor
 - $P(mutex) \rightarrow mutex=0$
 - $lect++ \rightarrow lect=1$
 - P(escr) → escr=0 (bloquear a los escritores)
 - $V(mutex) \rightarrow mutex=1$
 - LEER OBJETO
- Caso 2: caso 1 y llegan escritores
 - $P(escr) \rightarrow escritor bloqueado$
- Caso 3: último lector termina
 - $P(mutex) \rightarrow mutex=0$
 - lect-- → lect=0
 - V(escr) → escr=? (desbloquear a un escritor o bien escr=1)
 - $V(mutex) \rightarrow mutex=1$

- Caso 4: llegan 2 primeros lectores y ningún escritor
 - Uno de los lectores hace antes $P(mutex) \rightarrow mutex=0$
 - El otro lector se bloquea en P(mutex)
- Caso 5: 1^{er} escritor (E) y luego
 2 lectores (L1 y L2)
 - (E) $P(escr) \rightarrow escr=0$
 - (E) MODIFICAR OBJETO
 - (L1) $P(mutex) \rightarrow mutex=0$
 - (L1) $lect ++ \rightarrow lect=1$
 - (L1) $P(escr) \rightarrow$ lector bloqueado
 - (L2) P(mutex) → lector bloqueado