

Sistemas Operativos

Semáforos

Se necesitan para

- Sincronizar Procesos
 - Exclusión mutua
 - Zonas críticas
 - Abstracción de recursos
-
- Semáforo: una variable que permite o no el paso
 - $Sem = 0$ disponible $Sem \geq 0$ ocupado
 - Una cola asociada

Una aproximación

- CIERRE(X) APERTURA(X)
- EXAM: X = 0;
- If X = Ocupado
 Go to EXAM;
- X := 1;
- Loop de uso procesador – Inseguro por interrupción

Modificaciones

- Test&Set (x)
- Wait (x) (duerme proceso en cola asociada) (FIFO)
- Signal (x) (despierta proceso de la cola asociada) (¿dónde lo pone?)

Nueva aproximación

- | | |
|--|--------------------|
| • <u>CIERRE(X)</u> | <u>APERTURA(X)</u> |
| • EXAM: T.S.(X) | $X = 0$ |
| • If $X = \text{Ocupado}$
then WAIT(X) | SIGNAL(X) |
| • Go to EXAM | |
-
- ¿por qué volver EXAM?

Dijkstra (semáforos contadores)

- P (x)

$x = x - 1$ si $x < 0$, wait (x)

- V(x)

$x = x + 1$ si $x \leq 0$, signal (x)

Modelo de Exclusión

- Init sem $x = 1$

$P(x)$

$V(x)$

¿cómo incide en la administración de procesos?

Modelo Productor Consumidor



- Caso del Productor-Consumidor

Modelo P/C un mensaje

- Init Espacio = 1 Mensaje = 0
- EMISOR RECEPTOR
P(Espacio) P(Mensaje)
.
Coloca inf. Retira inf.
.
V(Mensaje) V(Espacio)

Modelo P/C con más de un espacio (emisor)

- E Mensaje = 0
P(Espacio) Espacio = 3
VEC(i) = M i = 0
i = (i+1) módulo 3
V(Mensaje)

Modelo P/C con más de un espacio (consumidor)

- R

P(Mensaje)

$j = 0$

$X = \text{VEC}(j)$

$j = (j+1) \text{ módulo } 3$

V(Espacio)

Problemas

- Siempre que hay cambio de información, por datos o por estructuras, es necesario excluir (serializar)
- Problemas de las exclusiones

Problemas

- **Productor**

$P(\text{Exclu})$

$P(\text{Espacio})$

$VEC(i) = M$

$i = (i+1) \text{ módulo } 3$

$V(\text{Mensaje})$

$V(\text{Exclu})$

Problemas

- **Consumidor**

$P(\text{Exclu})$

$P(\text{Mensaje})$

$X = \text{VEC}(j)$

$j = (j+1) \text{ módulo } 3$

$V(\text{Espacio})$

$V(\text{Exclu})$

Solución

- Productor

$P(\text{Espacio})$

$P(\text{Exclu})$

$VEC(i) = M$

$i = (i+1) \text{ módulo } 3$

$V(\text{Exclu})$

$V(\text{Mensaje})$

Solución

- Consumidor

$P(\text{Mensaje})$

$P(\text{Exclu})$

$X = \text{VEC}(j)$

$j = (j+1) \text{ módulo } 3$

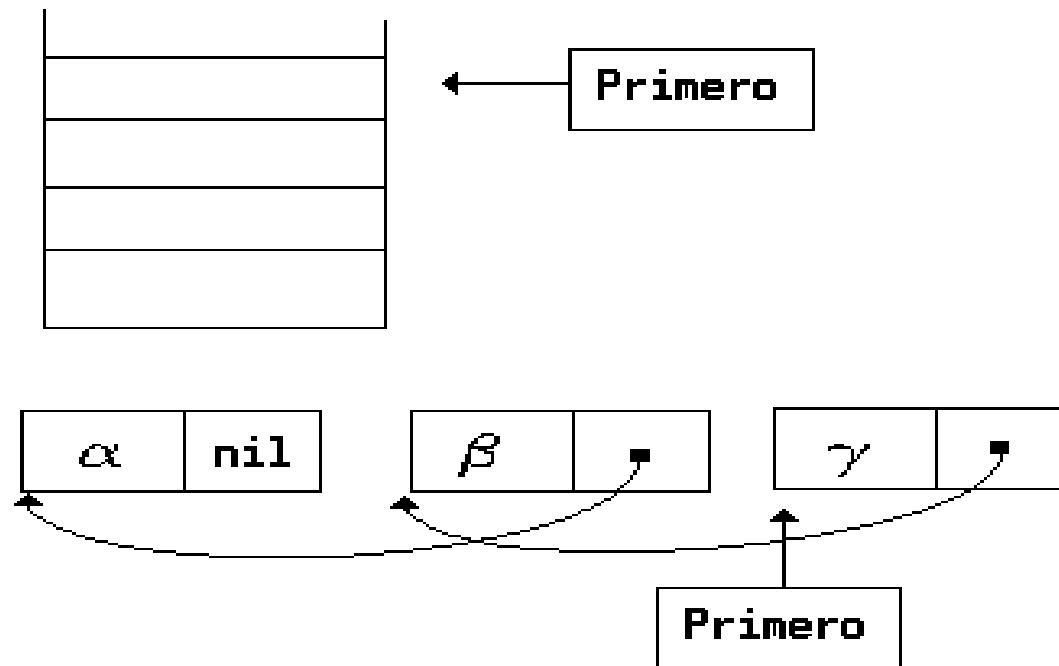
$V(\text{Exclu})$

$V(\text{Espacio})$

Implementado con stack

- E (semáforo) = $MAX = 3$ (cuenta el máximo de mensajes producibles)
- S (semáforo) = 0 (cuenta el número de mensajes disponibles para consumo)
- X (semáforo de exclusión) = 1

Stack



Prod/Cons Implementación Stack con exclusión bien puesta

- Las rutinas serán :

A (Productor)

P(E)

P(X)

[1] P = genera apuntador

P.Mensaje = Dato

[3] P. Próx = Primero

[4] Primero = P

V(X)

V(S)

B (Consumidor)

P(S)

P(X)

[2] C = Primero

[5] Primero=C.Próximo

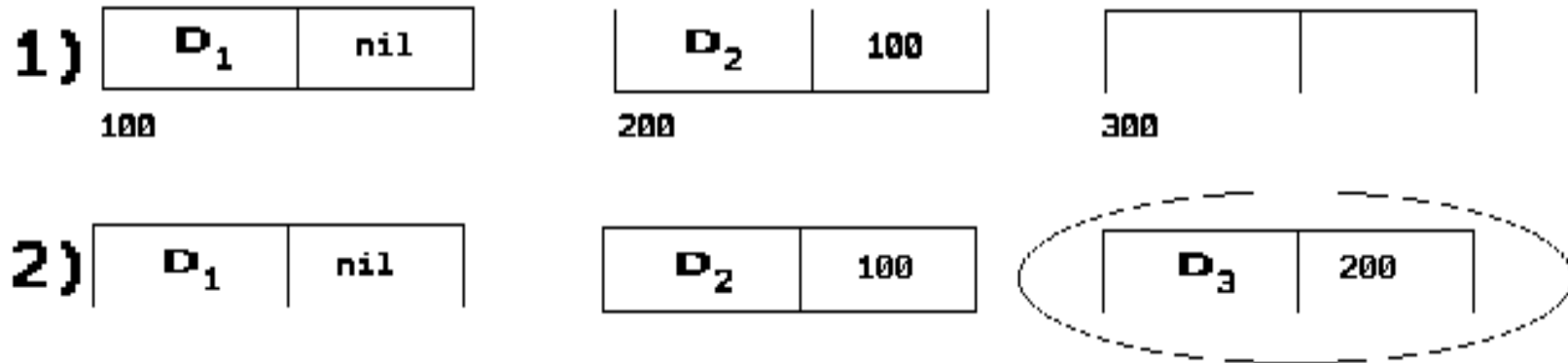
Dato = C.Mensaje

Libera C

V(X)

V(E)

Si suponemos sin exclusión



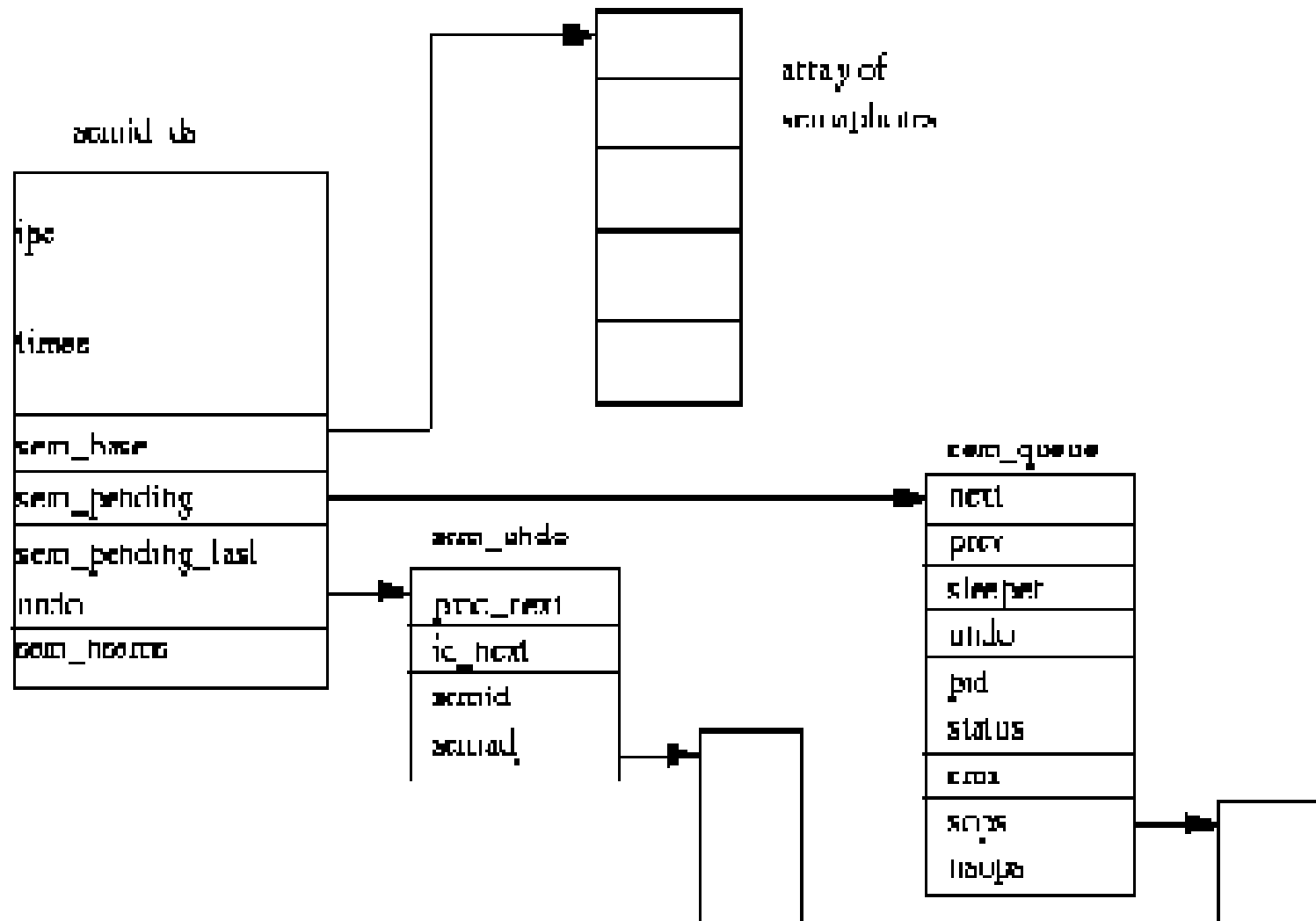
	Valores iniciales			1) A B A B A					Valores finales
Primero	nil	100	200			300	100		100
E	3	2	1	0			1		1
S	0	1	2		1			2	2
P	nil	100	200	300					
C	nil				200				

2)

Estudio de casos

- 0) A prod B Cons sec. ABBABB...
- 1) A Prod B y C Cons sec. ABCABC...
- 2) idem sec. A (BC) o A (CB)...
- 3) idem sec. ABCACBABCACB...

Implementación



Implementación

```
/* One semid data structure for each set of semaphores in the system. */
struct semid_ds {
    struct ipc_perm sem_perm;      /* permissions .. see ipc.h */
    time_t sem_otime;             /* last semop time */
    time_t sem_ctime;             /* last change time */
    struct sem *sem_base;         /* ptr to first semaphore in array */
    struct wait_queue *eventn;
    struct wait_queue *eventz;
    struct sem_undo *undo;        /* undo requests on this array */
    ushort sem_nsems;             /* no. of semaphores in array */
};
```

Implementación

- **sem_perm**
 - This is an instance of the `ipc_perm` structure, which is defined for us in `linux/ipc.h`. This holds the permission information for the semaphore set, including the access permissions, and information about the creator of the set (uid, etc).
- **sem_otime**
 - Time of the last `semop()` operation (more on this in a moment)
- **sem_ctime**
 - Time of the last change to this structure (mode change, etc)
- **sem_base**
 - Pointer to the first semaphore in the array (see next structure)
- **sem_undo**
 - Number of *undo* requests in this array (more on this in a moment)
- **sem_nsems**
 - Number of semaphores in the semaphore set (the array)

Implementación IPC (crea semáforo)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <stdio.h>
#define KEY (1492)
void main()
{   int id; /* Number by which the semaphore is known within a program */
    ...
    id = semget(KEY, 1, 0666 | IPC_CREAT);
}
```

Implementación IPC (operación V)

```
#include <sys/types.h> ...
#define KEY (1492)
void main()
{   int id;
    id = semget(KEY, 1, 0666);
    /* Which semaphore in the semaphore array : */
    operations[0].sem_num = 0;
    /* Which operation? Add 1 to semaphore value : */
    operations[0].sem_op = 1;
    /* Set the flag so we will wait : */
    operations[0].sem_flg = 0;
    /* So do the operation! */
    retval = semop(id, operations, 1); (sobre retval se pregunta)
}
```

Implementación IPC (operación P)

```
#include <sys/types.h> ...
#define KEY (1492)
void main()
{   int id;
    id = semget(KEY, 1, 0666);
    /* Which semaphore in the semaphore array : */
    operations[0].sem_num = 0;
    /* Which operation? Subtract 1 to semaphore value : */
    operations[0].sem_op = -1;
    /* Set the flag so we will wait : */
    operations[0].sem_flg = 0;
    /* So do the operation! */
    retval = semop(id, operations, 1); (sobre retval se pregunta)
}
```

Implementación POSIX

- *P1003.1b*

• Function	Description
• <code>sem_close</code>	Deallocates the specified named semaphore
• <code>sem_destroy</code>	Destroys an unnamed semaphore
• <code>sem_getvalue</code>	Gets the value of a specified semaphore
• <code>sem_init</code>	Initializes an unnamed semaphore
• <code>sem_open</code>	Opens/creates a named semaphore for use by a process
• <code>sem_post</code>	Unlocks a locked semaphore
• <code>sem_trywait</code>	Performs a semaphore lock on a semaphore only if it can lock the semaphore without waiting for another process to unlock it
• <code>sem_unlink</code>	Removes a specified named semaphore
• <code>sem_wait</code>	Performs a semaphore lock on a semaphore

Implementación POSIX

- The following example creates a semaphore named `/tmp/mysem` with a value of 3

```
#include <sys/types.h>
```

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <errno.h>
```

```
#include <fcntl.h>
```

```
#include <unistd.h>
```

```
#include <sys/mman.h>
```

```
#include <semaphore.h>
```

```
#include <sys/stat.h>
```

Implementación POSIX

```
sem_t *mysem;  
int oflag = O_CREAT;  
mode_t mode = 0644;  
const char semname[] = "/tmp/mysem"; unsigned int value = 3;  
int sts;  
...  
mysem = sem_open(semname, oflag, mode, value);  
if (mysem == (void *)-1) { perror(sem_open() " failed ");  
}
```

- To access a previously created semaphore, a process must call the `sem_open` function using the name of the semaphore.