Sincronización entre Procesos II

Leopoldo Taravilse¹

¹Departamento de Computación Sistemas Operativos

11/09/2014

Mutual Exclusion (Mutex o Exclusión Mutua)

Lograr el acceso exclusivo a una variable o porción de código.



Mutual Exclusion (Mutex o Exclusión Mutua)

```
int critica = 0;

A():
    critica++;
    printf("%d\n",critica);

B():
    critica--;
    printf("%d\n",critica);
```

Mutual Exclusion (Mutex o Exclusión Mutua)

```
int critica = 0;
   sem mutex = Semaphore(1);
2
3
   A():
4
        mutex.wait();
        critica++;
6
        printf("%d\n",critica);
7
        mutex.signal();
8
9
   B():
10
        mutex.wait();
11
        critica--;
12
        printf("%d\n",critica);
13
        mutex.signal();
14
```





Dados dos procesos A y B, logra que ambos se encuentren en determinado punto del código antes de seguir ejecutando.

Cómo hacemos para que los dos procesos impriman 0?

Cómo hacemos para que los dos procesos impriman 0?

Pensemos el código como algo más general, tenemos dos segmentos de código en cada proceso, y queremos que el primer segmento de cada proceso se ejecute antes que el segundo segmento de código de cada proceso.

```
1 A():
2 f1();
3 f2();
4
5 B():
6 g1();
7 g2();
```

```
1 A():
2 f1();
3 f2();
4 5 B():
6 g1();
7 g2();
```

Hint: tenemos dos semáforos a y b inicializados en cero que nos dicen cuándo ya se ejecutó f1 y f2

```
A():
        f1();
        a.signal();
        b.wait();
4
        f2();
5
6
   B():
7
        g1();
8
        b.signal();
9
        a.wait();
10
        g2();
11
```

Es la idea de *Rendezvous* extendida a **N** procesos.

```
1 A(i):
2 f(i);
3 g(i);
```

```
1 A(i):
2 f(i);
3 g(i);
```

Cómo hacemos para que cada proceso ejecute su g(i) una vez que todos los procesos ejecutaron su f(i)?

```
int n = N;
   sem mutex = Semaphore(1);
   sem b = Semaphore(0);
   A(i):
       f(i);
5
       mutex.wait(); //Acceso exclusivo
6
7
       n--;
8
        yo = n;
       mutex.signal();
9
        if (yo == 0) // Soy el ultimo
10
            b.signal();
11
        b.wait();
12
        b.signal(); // <- wait+signal = turnstile</pre>
13
        g(i);
14
```

```
int n = N;
   sem mutex = Semaphore(1);
   sem b = Semaphore(0);
   A(i):
       f(i);
       mutex.wait(); //Acceso exclusivo
6
7
       n--;
8
       vo = n;
       mutex.signal();
        if (yo == 0) // Soy el ultimo
10
            b.signal(N);
11
       b.wait();
12
       g(i);
13
```

Los procesos deben acceder a la sección critica en orden FIFO.

```
1  P(i):
2  f(i); //<-- Seccion critica

1  Q():
2  while(true)
3  g();
4  // <-- Aca corren los P en orden.</pre>
```

cómo hacemos para que los procesos P ejecuten f(i) en el orden en que llegaron, luego de que Q ejecute g()?

```
cola c = CrearColaVacia();
   sem mutex = Semaphore(1);
   sem colaNoVacia = Semaphore(0);
4
   Q():
5
        while(true)
6
            g();
7
            colaNoVacia.wait();
            m.wait();
9
            c.top().signal();
10
            m.signal();
11
```

```
cola c = CrearColaVacia();
   sem mutex = Semaphore(1);
   sem colaNoVacia = Semaphore(0);
3
4
   Q():
5
        while(true)
6
            g();
            colaNoVacia.wait();
            m.wait();
9
            c.top().signal();
10
            m.signal();
11
```

```
P(i):
        sem yo = Semaphore(0);
       m.wait();
       n = c.size();
        c.push(yo);
       m.signal();
        if (n == 0)
            colaNoVacia.signal();
       vo.wait();
       f();
10
       m.wait();
11
        c.pop();
12
        if (!c.empty())
13
            c.top().signal();
14
       m.signal();
15
```

Otras estructuras

La misma idea se puede usar para simular cualquier estructura que tenga un orden definido de cómo sacar elementos. Por ejemplo, una pila, o una cola de prioridad que puede estar implementada con un heap.