



Explicación Práctica de Semáforos



Ejercicios

SEMÁFOROS - Sintaxis

- Declaraciones de Semáforos

`sem s;` → NO. Si o si se deben inicializar en la declaración

`sem mutex = 1;`

`sem espera[5] = ([5] 1);`

- Operaciones de los Semáforo

$P(s) \rightarrow \langle \text{await } (s > 0) \ s = s-1; \rangle$

$V(s) \rightarrow \langle s = s+1; \rangle$



EJERCICIO 1

Hay C chicos y hay una bolsa con caramelos que nunca se vacía. Los chicos de a UNO van sacando de a UN caramelo y lo comen. Los chicos deben llevar la cuenta de cuantos caramelos se han tomado de la bolsa.

```
int cant = 0;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{ while (true)
  { -- tomar caramelo
    cant = cant + 1;
    -- comer caramelo
  }
```

```
int cant = 0;
sem mutex = 1;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{ while (true)
  { -- tomar caramelo
    P(mutex);
    cant = cant + 1;
    V(mutex);
    -- comer caramelo
  }
```

```
int cant = 0;
sem mutex = 1;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{ while (true)
  { P(mutex);
    -- tomar caramelo
    cant = cant + 1;
    -- comer caramelo
    V(mutex);
  }
```

Se puede
generar una
interferencia

¿Nos asegura que
NO puede haber más
de un chico tomando
un caramelo de la
bolsa?

Reducción de la
conurrencia

EJERCICIO 1

Lo que no pueden hacer al mismo tiempo es trabajar con el recurso compartido (acceder a la bolsa de caramelos e incrementar *cant*), pero SI que más de un chico coma al mismo tiempo → en la solución anterior NO SE MAXIMIZA LA CONCURRENCIA.

```
int cant = 0;
sem mutex = 1;

Process Chico[id: 0..C-1]
{ while (true)
    { P(mutex);
      -- tomar caramelo
      cant = cant + 1;
      V(mutex);
      -- comer caramelo
    }
}
```

En la sección Crítica se debe hacer sólo lo que sea necesario realizar con Exclusión Mutua, el resto debe ir fuera de la SC para maximizar la concurrencia



EJERCICIO 3

Hay C chicos y hay una bolsa con caramelos limitada a N caramelos **administrada por UNA abuela**. Cuando todos los chicos han llegado llaman a la abuela, y a partir de ese momento ella N veces selecciona un chico aleatoriamente y lo deja pasar a tomar un caramelo.

Primero hay que hacer la Barrera entre los chicos. Para eso se puede usar un Contador compartido y todos esperan a que llegue a C

```
int contador = 0;
```

```
Process Chico[id: 0.. $C$ -1]
```

```
{ contador = contador + 1;
```

```
  if (contador ==  $C$ ) {
```

```
    despertar a los demorados
```

```
    despertar a la Abuela
```

```
  }
```

```
  else demorarse
```

```
  .....
```

```
}
```

Proteger el uso de *contador* en una SC que incluya el incremento y el chequeo del IF.

Usar un semáforo privado donde se duerme la abuela y acá se la despierta.

Cómo se demoran los procesos en ese punto → usar un semáforo para señalización de eventos (inicializado en 0)

EJERCICIO 3

```
int contador = 0;  
sem mutex = 1;  
sem espera_abuela = 0;  
sem barrera = 0;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{ int i;  
  P(mutex);  
  contador = contador + 1;  
  if (contador == C) {  
    for i = 1..C → V(barrera);  
    V(espera_abuela);  
  }  
  V(mutex);  
  P(barrera);  
  .....  
}
```

Se debe hacer un
V por cada
proceso demorado
en ese semáforo

Recordar siempre liberar la SC antes
de demorarse en *barrera*, sino se
bloquean todos los procesos.



EJERCICIO 3

Con la barrera completa se debe comenzar el proceso de tomar los caramelos.

```
int contador = 0;
sem mutex = 1;
sem espera_abuela = 0;
sem barrera = 0;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{ int i;
  P(mutex);
  contador = contador + 1;
  if (contador == C)
    { for i = 1..C → V(barrera);
      V(espera_abuela); }
  V(mutex);
  P(barrera);
  while (haya caramelos)
    esperar a que la abuela lo llame
    --tomar caramelo
    --comer caramelo
```

Process Abuela

```
{ int i;
  P(espera_abuela);
  for i = 1..N
    { selecciona chico ID
      despierta al chico ID
    }
  avisa que no hay mas caramelos
}
```

Usar variable
booleana
seguir

Como espera a que lo despierten a él en
particular → usar semáforos privados
espera_chico[C]

}

EJERCICIO 3

```
int contador = 0;
bool seguir = true;
sem mutex = 1,  espera_abuela = 0,  barrera = 0,  espera_chicos[C] = ([C] 0);
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{  int i;
  P(mutex);
  contador = contador + 1;
  if (contador == C)
    { for i = 1..C → V(barrera);
      V(espera_abuela); }
  V(mutex);
  P(barrera);
  P(espera_chicos[id]);
  while (seguir)
    { --tomar caramelo
      --comer caramelo
      P(espera_chicos[id]);
    }
}
```

Process Abuela

```
{  int i, aux;
  P(espera_abuela);
  for i = 1..N
    { aux = (rand mod C);
      V(espera_chicos[aux]);
    }
  seguir = false;
}
```

Como se asegura la abuela que no hay más de dos chicos a la vez *tomando caramelo*. Puede despertar a uno cuando el anterior aún no ha tomado el caramelo → Se debe sincronizar tanto el inicio como el final de la interacción con otro semáforo.

EJERCICIO 3

```
int contador = 0;    bool seguir = true;
sem mutex = 1, espera_abuela = 0, barrera = 0, espera_chicos[C] = ([C] 0), listo = 0;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{ int i;
  P(mutex);
  contador = contador + 1;
  if (contador == C)
    { for i = 1..C → V(barrera);
      V(espera_abuela); }
  V(mutex);
  P(barrera);
  P(espera_chicos[id]);
  while (seguir)
    { --tomar caramelo
      V(listo);
      --comer caramelo
      P(espera_chicos[id]);
    }
```

Process Abuela

```
{ int i, aux;
  P(espera_abuela);
  for i = 1..N
    { aux = (rand mod C);
      V(espera_chicos[aux]);
      P(listo);
    }
  seguir = false;
}
```

Como se enteran los chicos que se modificó el valor de *seguir* → después de modificar el valor de *seguir* la abuela debe volver a despertar a cada chico para que entren a su SC y detecten este valor.



EJERCICIO 3

```
int contador = 0;    bool seguir = true;
sem mutex = 1, espera_abuela = 0, barrera = 0, espera_chicos[C] = ([C] 0), listo = 0;
```

Process Chico[id: 0..C-1]

```
{  int i;
   P(mutex);
   contador = contador + 1;
   if (contador == C)
       { for i = 1..C → V(barrera);
         V(espera_abuela); }
   V(mutex);
   P(barrera);
   P(espera_chicos[id]);
   while (seguir)
       { --tomar caramelo
         V(listo);
         --comer caramelo
         P(espera_chicos[id]);
       }
}
```

Process Abuela

```
{  int i, aux;
   P(espera_abuela);
   for i = 1..N
       { aux = (rand mod C);
         V(espera_chicos[aux]);
         P(listo);
       }
   seguir = false;
   for aux = 0..C-1 → V(espera_chicos[aux]);
}
```



EJERCICIO 4

En una empresa de genética hay N clientes que envían secuencias de ADN para que sean analizadas y esperan los resultados para poder continuar. Para resolver estos análisis la empresa cuenta con 1 servidores que resuelve los pedidos de acuerdo al orden de llegada de los mismos.

Se necesitan los N procesos *Cliente* para enviar los pedidos y recibir los resultados, y el proceso *Servidor* para resolverlos

Process Cliente[id: 0.. N -1]

```
{ while (true)
  { --generar secuencia  $S$ 
    encolar ( $id$ ,  $S$ )
    esperar resultado
  }
}
```

¿Cómo?

Process Servidor

```
{ while (true)
  { recibir pedido ( $id$ ,  $S$ )
    resolver solicitud  $S$ 
    retornar el resultado a  $id$ 
  }
}
```



EJERCICIO 4

Se debe usar una *cola* C compartida donde se encolan los pedidos para mantener el orden. Al ser compartida el *push* y el *pop* se deben hacer con Exclusión Mutua
→ para eso usaremos el semáforo *mutex*

```
sem mutex = 1;  
cola C;
```

Process Cliente[id: 0..N-1]

```
{ secuencia S;  
  while (true)  
  { --generar secuencia S  
    P(mutex);  
    push(C, (id, S));  
    V(mutex);  
    esperar resultado  
  }  
}
```

Process Servidor

```
{ secuencia sec;  int aux;  
  while (true)  
  { P(mutex);  
    pop(C, (aux, sec));  
    V(mutex);  
    resolver solicitud sec  
    retornar el resultado a aux  
  }  
}
```

¿Y si la cola está vacía?



EJERCICIO 4

No podemos hacer el *pop* sin estar seguros de que hay algo en la cola, sino se puede producir un error → ¿consultamos por el estado de la cola?

```
sem mutex = 1;  
cola C;
```

Process Cliente[id: 0..N-1]

```
{ secuencia S;  
  while (true)  
  { --generar secuencia S  
    P(mutex);  
    push(C, (id, S));  
    V(mutex);  
    esperar resultado  
  }  
}
```

Process Servidor

```
{ secuencia sec; int aux;  
  while (true)  
  { P(mutex);  
    if not (empty(C)) → pop(C, (aux, sec));  
    V(mutex);  
    resolver solicitud sec  
    retornar el resultado a aux  
  }  
}
```

¿Y si está vacía? → se produce **BUSY WAITING**



EJERCICIO 4

Debe quedarse demorado en un semáforo hasta que seguro haya algo en la cola; cuando un cliente se encolo debe avisar por medio de ese semáforo, usado como *contador de recursos*.

```
sem mutex = 1, pedidos = 0;  
cola C;
```

Process Cliente[id: 0..N-1]

```
{ secuencia S;  
  while (true)  
  { --generar secuencia S  
    P(mutex);  
    push(C, (id, S));  
    V(mutex);  
    V(pedidos);  
    esperar resultado  
  }  
}
```

Process Servidor

```
{ secuencia sec; int aux;  
  while (true)  
  { P(pedidos);  
    P(mutex);  
    pop(C, (aux, sec));  
    V(mutex);  
    --resolver solicitud sec  
    retornar el resultado a aux  
  }  
}
```

¿Cómo devolver el resultado al cliente?



EJERCICIO 4

Usaremos un vector *resultados* para poner el resultado para cada cliente, y un semáforo privado *espera* para cada uno con el cual se le avisa que ya está la respuesta en su posición del vector.

```
sem mutex = 1, pedidos = 0, espera[N] = ([N] 0);  
int resultados[N];  
cola C;
```

Process Cliente[id: 0..N-1]

```
{ secuencia S;  
  while (true)  
    { --generar secuencia S  
      P(mutex);  
      push(C, (id, S));  
      V(mutex);  
      V(pedidos);  
      P(espera[id]);  
      --ver resultado de resultados[id]  
    }  
}
```

Process Servidor

```
{ secuencia sec; int aux;  
  while (true)  
    { P(pedidos);  
      P(mutex);  
      pop(C, (aux, sec));  
      V(mutex);  
      resultados[aux] = resolver(sec);  
      V(espera[aux]);  
    }  
}
```



EJERCICIO 6

En una montaña hay **30 escaladores** que en una parte de la subida deben utilizar un único paso de a uno a la vez y de acuerdo al orden de llegada al mismo.

En este caso sólo se deben usar los procesos que representes a los *escaladores*, y entre ellos administrarán el uso del Recurso Compartido (el paso).

```
Process Escalador[id: 0..29]
```

```
{ -- llega al paso
```

```
  -- Solicita acceso al paso
```

```
  // Usa el paso con Exclusión Mutua
```

```
  -- Libera el paso
```

```
}
```

Si está libre pasa y
sino debe esperar

Si hay alguien esperando le cede el
acceso al primero y sino lo libera



EJERCICIO 6

Usamos una cola para mantener el orden en que van llegando los escaladores. Si la cola está vacía el paso está libre, y sino debo esperar en esa cola.

```
cola c;  
sem espera[30] = ([30] 0);
```

```
Process Escalador[id: 0..29]
```

```
{ -- llega al paso
```

```
  if (not empty(C))
```

```
    { push (C, id);
```

```
      P (espera[id]);
```

```
    };
```

```
  // Usa el paso con Exclusión Mutua
```

```
  -- Libera el paso
```

```
}
```

Siempre es falso. Por lo que usa
el paso sin Exclusión Mutua.

EJERCICIO 6

Que la cola esté vacía no implica que nadie la esté usando, sino que no hay nadie esperando. Se requiere tener el “estado” del paso en una variable booleana *libre*, y consultar por esa variable para saber si se puede acceder o hay que esperar.

```
cola c;  
sem espera[30] = ([30] 0);  
boolean libre = true;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ -- llega al paso  
  if (libre) libre = false  
  else { push (C, id);  
        P (espera[id]);  
        };
```

// Usa el paso con Exclusión Mutua

-- Libera el paso

```
}
```

Puede haber inconsistencia y más de uno encontrar el recurso libre a la vez.

EJERCICIO 6

Se debe proteger el uso de las variables compartidas *libre* y *C*, pero como ambas están relacionadas se deben usar protegidas por un mismo semáforo *mutex*.

```
cola c;  
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);  
boolean libre = true;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ -- llega al paso  
  P (mutex);  
  if (libre) libre = false  
  else { push (C, id);  
        P (espera[id]);  
        };  
  V (mutex);
```

// Usa el paso con Exclusión Mutua

-- Libera el paso

```
}
```

El que se
demore acá deja
la SC ocupada.

Liberar el Recurso
Compartido.

```
cola c;  
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);  
boolean libre = true;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ -- llega al paso  
  P (mutex);  
  if (libre) { libre = false;  
              V (mutex); }  
  else { push (C, id);  
        V (mutex);  
        P (espera[id]);  
        };
```

// Usa el paso con Exclusión Mutua

-- Libera el paso

```
}
```

EJERCICIO 6

Ahora se implementa la “liberación” del Recurso Compartido (el paso). Si hay alguien esperando se le pasa el control del RC y sino se libera.

No usa las variables compartidas con EM

```
cola c;
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);
boolean libre = true;

Process Escalador[id: 0..29]
{ int aux;
  -- llega al paso
  P (mutex);
  if (libre) { libre = false; V (mutex); }
  else { push (C, id); V (mutex);
        P (espera[id]);
      };
  // Usa el paso con Exclusión Mutua
  if (empty (C)) libre = true
  else { pop (C, aux);
        V (espera[aux]);
      };
}
```

EJERCICIO 6

Se debe proteger con el mismo semáforo que en el acceso al RC (*mutex*).

```
cola c;  
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);  
boolean libre = true;  
  
Process Escalador[id: 0..29]  
{ int aux;  
  -- llega al paso  
  P (mutex);  
  if (libre) { libre = false; V (mutex); }  
  else { push (C, id); V (mutex); P (espera[id]); };  
  // Usa el paso con Exclusión Mutua  
  P (mutex);  
  if (empty (C)) libre = true  
  else { pop (C, aux); V (espera[aux]); };  
  V (mutex);  
}
```

EJERCICIO 6

Diferencia con la solución usando “passing the baton”

```
cola c;  
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);  
boolean libre = true;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ int aux;  
  -- llega al paso  
  P (mutex);  
  if (libre) { libre = false; V (mutex); }  
  else { push (C, id);  
        V (mutex);  
        P (espera[id]); };  
  // Usa el paso con Exclusión Mutua  
  P (mutex);  
  if (empty (C)) libre = true  
  else { pop (C, aux); V (espera[aux]); };  
  V (mutex);  
}
```

```
cola c;  
sem mutex = 1, esp[30] = ([30] 0);  
boolean libre = true;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ int aux;  
  -- llega al paso  
  P (mutex);  
  if (not libre) { push (C, id);  
                  V (mutex); P (esp[id]); };  
  libre = false;  
  V (mutex);  
  // Usa el paso con Exclusión Mutua  
  P (mutex);  
  libre := true;  
  if (not empty (C)) { pop (C, aux);  
                      V (esp[aux]); }  
  else V(mutex);  
}
```

EJERCICIO 6

Solución del estilo del algoritmo
TICKET

Y al primero en llegar (ticket 0)
quien lo despierta?

```
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);  
int actual = 0, ticket = 0;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ int miTurno;  
  -- llega al paso  
  P (mutex);  
  miTurno = ticket;  
  ticket++;  
  V (mutex);  
  P (espera[miTurno]);  
  // Usa el paso con Exclusión Mutua  
  P (mutex);  
  actual++;  
  V (espera[actual]);  
  V (mutex);  
}
```

EJERCICIO 6

Inicializo la posición 0 de espera en 1 o lo controlo en el código:

```
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);  
int actual = 0, ticket = 0;
```

Process Escalador[id: 0..29]

```
{ int miTurno;  
  -- llega al paso  
  P (mutex);  
  miTurno = ticket;  
  ticket++;  
  if (miTurno == 0) V(espera[0]);  
  V (mutex);  
  P (espera[miTurno]);  
  //Usa el paso con Exclusión Mutua  
  P (mutex);  
  actual++;  
  V (espera[actual]);  
  V (mutex);  
}
```