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) → ⟨ await (s > 0) s = s-1; ⟩

  V(s) → ⟨ s = s+1; ⟩

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
}
```

Se puede generar una interferencia

```
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
      }
}
```

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

```
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);
      }
}
```

Reducción de la concurrencia

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 2

Hay C chicos y hay una bolsa con caramelos **limitada a N caramelos**. Los chico 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.

Comenzamos modificando la solución del Ejercicio 1 para que no intenten sacar más caramelos si la bolsa quedó vacía (*cant = N*)

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

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

Se podrán sacar más de N caramelos.

EJERCICIO 2 - versión 1

El chequeo de la condición que indica que se debe tomar otro caramelo se debe proteger en una SC que también incluya la modificación de esa condición → en este caso el chequeo y *cant = cant +1*

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

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

Un único chico tomará los N caramelos

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

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

Libera la SC y nunca más asegura la EM

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

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

Sólo un proceso termina, el resto se bloquea.

EJERCICIO 2 - versión 1

Al salir del *while* se debe liberar la SC para que otro proceso pueda acceder a ella y darse cuenta de que debe terminar su procesamiento.

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

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

EJERCICIO 2 - versión 2

Se puede chequear la condición del while sin proteger, y rechequear la condición dentro del while. PARTIMOS DE LA SOLUCIÓN DE LA PÁGINA 5

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

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

Se podrán sacar más de N caramelos.

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

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

EJERCICIO 3 – variación

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 que la abuela espere a que todos lleguen. En este caso, podemos usar a la abuela como coordinadora. Cada chico le avisa a la abuela que llegó por medio de un semáforo.

```
sem llegada = 0;

Process Chico[id: 0..C-1]
{ V(llegada);
  ……
}

Process Abuela
{ int i;
  for i = 1..C → P(llegada);
  ……
}
```

EJERCICIO 3

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

```
sem llegada = 0;

Process Chico[id: 0..C-1]
{  V (llegada);
   while (haya caramelos)
        esperar a que la abuela lo llame
        --tomar caramelo
        --comer caramelo
}
```

```
Process Abuela
{  int i;
   for i = 1..C →  P (llegada);
   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

```
sem llegada = 0;
bool  seguir = true;
sem espera_chicos[C] = ([C] 0);
```

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

```
{   int i;
    V(llegada);

    P(espera_chicos[id]);
    while (seguir)
        {   --tomar caramelo
            --comer caramelo
            P(espera_chicos[id]);
        }
}
```

Process Abuela

```
{  int i, aux;
    for I = 1..C →   P (llegada);
    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

```
sem llegada = 0;
bool  seguir = true;
sem espera_chicos[C] = ([C] 0)
sem listo = 0;
```

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

```
{  int i;
   V (llegada);
   P(espera_chicos[id]);
    while (seguir)
        {  --tomar caramelo
           V(listo);
           --comer caramelo
           P(espera_chicos[id]);
        }
}
```

Process Abuela

```
{  int i, aux;
   for i = 1..C →  P (llegada);
   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

```
sem llegada = 0;
bool  seguir = true;
sem espera_chicos[C] = ([C] 0),  listo = 0;
```

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

```
{   int i;
    V (llegada);
    P(espera_chicos[id]);
    while (seguir)
        {  --tomar caramelo
           V(listo);
           --comer caramelo
           P(espera_chicos[id]);
        }
}
```

Process Abuela

```
{  int i, aux;
    for i = 1..C →   P(llegada);
    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 5

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 2 servidores que van alternando su uso para no exigirlos de más (en todo momento uno está trabajando y el otro descansando); cada 5 horas cambia en servidor con el que se trabaja. El servidor que está trabajando, toma un pedido (de a uno de acuerdo al orden de llegada de los mismos), lo resuelve y devuelve el resultado al cliente correspondiente. Cuando terminan las 5 horas se intercambian los servidores que atienden los pedidos. Si al terminar las 5 horas el servidor se encuentre atendiendo un pedido, lo termina y luego se intercambian los servidores.

Nos basamos en la solución del ejercicio 4 para empezar. Los clientes no deberán modificarse, a ellos no le importa quien lo atiende. Hay que modificar el servidor y agregar un proceso *reloj* para que cuente las 5 horas de cada servidor.

EJERCICIO 5

¿Cómo resolvemos el reloj?

```
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[id: 0..1]
{ secuencia sec;   int aux;
  while (true)
    {   espera su turno
        inicia reloj
        while (no termine el tiempo)
          { P(pedidos);
            P(mutex);
            pop(C, (aux, sec));
            V(mutex);
            resultados[aux] = resolver(sec);
            V(espera[aux]);
          }
    }
}

Process Reloj
{  while (true)
     { espera inicio
       delay(5 hs);
       avisa final del tiempo
     }
}
```

EJERCICIO 5

Usaremos un semáforo *inicio* para avisar al reloj que debe comenzar a correr las 5 horas. Una variable booleana *FinTiempo* para indicar que el tiempo termino.

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

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[id: 0..1]

```
{ secuencia sec;  int aux;
  while (true)
    {  espera su turno
       inicia reloj
       while (no termine el tiempo)
         { P(pedidos);
           P(mutex);
           pop(C, (aux, sec));
           V(mutex);
           resultados[aux] = resolver(sec);
           V(espera[aux]);
         }
    }
}
```

Como manejamos el turno de cada servidor

Process Reloj

```
{  while (true)
     { P(inicio);
       delay(5 hs);
       finTiempo = true;
       V(pedidos);
     }
}
```

El servidor actual puede esperar en un ÚNICO semáforo tanto el pedido de un cliente como el fin del reloj → se le avisa por medio del semáforo *pedidos*

EJERCICIO 5

Cada servidor tendrá un semáforo *turno* donde se demora hasta que deba trabajar, uno inicializado en 1 (el que inicia trabajando) y el otro en 0 (el que inicia dormido).

```
sem mutex = 1,  pedidos = 0,  espera[N] = ([N] 0),  inicio = 0,  turno[2] = (1, 0);
int resultados[N];   cola C;   bool finTiempo = false;
```

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[id: 0..1]

```
{ secuencia sec;  int aux;
  while (true)
    {  P(turno[id]);
       finTiempo = false;
       V(inicio);
       while (no termine el tiempo)
         { P(pedidos);
           P(mutex);
           pop(C, (aux, sec));
           V(mutex);
           resultados[aux] = resolver(sec);
           V(espera[aux]);
         }
    }
}
```

¿Cómo sabe cuando hasta cuando iterar?

Process Reloj

```
{ while (true)
    { P(inicio);
      delay(5 hs);
      finTiempo = true;
      V(pedidos);
    }
}
```

EJERCICIO 5

Cuando pasa el *P(pedidos)* es porque el reloj avisó que termino el tiempo (*finTiempo* = *true*) y/o hay pedidos en la cola → en base a eso despierta al otro o atiende pedido.

```
sem mutex = 1,  pedidos = 0,  espera[N] = ([N] 0),  inicio = 0,  turno[2] = (1, 0);
int resultados[N];   cola C;   bool finTiempo = false;

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 Reloj
{  while (true)
    { P(inicio); delay(5 hs); finTiempo = true;
      V(pedidos);
    }
}

Process Servidor[id: 0..1]
{ secuencia sec;  int aux;   bool ok;
  while (true)
    {  P(turno[id]);  finTiempo = false;  V(inicio);
       ok = true;
       while (ok)
        { P(pedidos);
          if (finTiempo) { ok = false;
                           V(turno[1-id]);
                         }
          else { P(mutex);  pop(C, (aux, sec));  V(mutex);
                 resultados[aux] = resolver(sec);
                 V(espera[aux]);
               }
        }
    }
}
```

Si termino el tiempo entonces marca la salida del *while* interno y despierta al otro servidor

EJERCICIO 5

```
sem mutex = 1,  pedidos = 0, espera[N] = ([N] 0),  inicio = 0,  turno[2] = (1, 0);
int resultados[N];   cola C;   bool finTiempo = false;
```

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 Reloj

```
{  while (true)
    { P(inicio);
      delay(5 hs);
      finTiempo = true;
      V(pedidos);
    }
}
```

Process Servidor[id: 0..1]

```
{ secuencia sec;  int aux;   bool ok;
  while (true)
    {  P(turno[id]);
       finTiempo = false;
       V(inicio);
       ok = true;
       while (ok)
         { P(pedidos);
           if (finTiempo) { ok = false;
                            V(turno[1-id]); }
           else { P(mutex);
                  pop(C, (aux, sec));
                  V(mutex);
                  resultados[aux] = resolver(sec);
                  V(espera[aux]);
                }
         }
    }
}
```

EJERCICIO 6 – versión 1

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 – versión 1

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 – versión 1

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 – versión 1

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 – versión 1

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.

```
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]);
         };
}
```

No usa las variables compartidas con EM

EJERCICIO 6 – versión 1

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 – versión 1

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 – versión 2

Solución del estilo del algoritmo TICKET

```
sem mutex = 1, espera[30] = ([30] 0);
int 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
   if (miTurno < 29) V (espera[miTurno+1]);
}
```

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

EJERCICIO 6 – versión 2

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

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

Process Escalador[id: 0..29]
{ int miTurno;
  -- llega al paso
  P (mutex);
  miTurno = ticket;
  ticket++;
  V (mutex);
  if (miTurno > 0)   P (espera[miTurno]);
  //Usa el paso con Exclusión Mutua
  if (miTurno < 29)    V (espera[miTurno+1]);
}
```

EJERCICIO 7

Implementar una barrear donde C chicos se deben esperar para irse de un salón.

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) demorarse
  else despertar a los demorados
}
```

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

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

EJERCICIO 7

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

Process Chico[id: 0..C-1]
{  int i;
   P(mutex);
   contador = contador + 1;
   if (contador < C) { V(mutex);
                       P(barrera);
                     }
   else {  for i = 1..C-1  →  V(barrera);
           V (mutex);
        }
}
```

Otra opción: todos los procesos hacen el P(barrera), incluso el último en llegar que para prevenir dormirse hace un V más (para él).

```
int contador = 0;
sem mutex = 1;
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(mutex);
   P(barrera);
}
```

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

Se debe hacer un V por cada proceso que hará un P en ese semáforo