## **PORTAFOLIO SCD:**

### **Seminario 1:**

Ejercicio integral concurrente: (ejemplo09-plantilla.cpp)

Se añade en la función hebra código para que cada hebra calcule la suma de c valores x\_j donde c es el número de muestras entre el número de hebras. Finalmente en la función calcular\_integral\_concurrente lanzo todas las hebras y divido la suma de los resultados de todas las hebras entre el número total de muestras para obtener el valor promedio.

(ejemplo11.cpp) Se pide que se razone porque en el ejemplo 11.cpp

Este ejercicio hace un contador una vez con dos hebras que hacen el incremento de forma atómica y la segunda con hebras que hacen el incremento de forma no atómica. Se observa que el tiempo de la hebra que hace el incremento con mutex y con atomic es mayor que el no atomico. Esto se debe a que la sincronización con mutex contempla la realización de operaciones más complejas que incrementos, decrementos e igualaciones atómicas, por lo tanto, se tiene que poder garantizar una sincronización que permita estas operaciones complejas lo cual conlleva tiempo.

```
daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Desktop/DANIEL/SCD/Seminario_1/scd-s1-fuentes (1)$ .
/ejemplo11
valor esperado : 2000000
resultado (mutex) : 2000000
resultado (atom.) : 2000000
resultado (no atom.) : 1077429
tiempo mutex : 160.582 milisegundos
tiempo atom. : 111.645 milisegundos.
tiempo no atom. : 15.8686 millisegundos.
```

# Practica 1: Prodcons-lifo:

Variables globales del programa

Código de las funciones correspondientes a la ejecutada por la hebra consumidora y por la hebra productora. Como se puede apreciar ambas tienen que recibir permiso del semaforo exclusion para poder modificar vec y primera libre, lo que asegura que las modificaciones de estos dos ultimos se hace en exclusión mutua.

```
void funcion hebra productora( )
   for( unsigned i = 0 ; i < num items ; i++ )</pre>
     int dato = producir dato() ;
     sem_wait(libres);
     sem_wait(exclusion);
     vec[primera libre] = dato;
     primera libre++:
     sem signal(exclusion);
     sem signal(ocupadas);
void funcion hebra consumidora( )
   for( unsigned i = 0 ; i < num items ; i++ )</pre>
     int dato:
     sem_wait(ocupadas);
     sem wait(exclusion);
     dato=vec[primera libre-1];
     primera_libre--;
     sem signal(exclusion);
     sem signal(libres);
     consumir dato( dato ) ;
```

#### **Prodcons-fifo:**

Variables compartidas de prodcons-fifo (iguales a prodcons-lifo añadiendo una variable entera primera\_ocupada para asegurar que se siga una estructura fifo).

```
void funcion hebra productora( )
   for( unsigned i = 0 ; i < num items ; i++ )</pre>
     int dato = producir dato() ;
     sem wait(libres);
      sem wait(exclusion);
      vec[primera libre] = dato;
      primera libre = (primera libre+1)%tam vec;
      sem signal(exclusion);
      sem signal(ocupadas);
void funcion hebra consumidora( )
   for( unsigned i = 0 ; i < num items ; i++ )
      int dato;
     sem wait(ocupadas);
     sem wait(exclusion);
      dato=vec[primera ocupada];
      primera ocupada = (primera ocupada+1)%tam vec;
      sem signal(exclusion);
      sem signal(libres);
      consumir dato( dato );
```

Código de las funciones que se ejecutan por las hebra consumidora y la productora. Al igual que en el caso lifo el semáforo exclusion asegura la exclusión mútua en el acceso al buffer y a las variables

primera libre y primera ocupada (Realmente no es necesario acceder en exclusión mutua a primera libre y primera ocupada, pues a estas acceden unicamente una hebra para cada).

#### **Problema de los fumadores:**

```
const int num_fumadores = 3; //Numero de fumadores que participan en el programa

Semaphore mostrador_vacio=1; //Semaforo que controla la ocupación del mostrador (1 ingrediente máximo)

Semaphore ingrediente_puesto[num_fumadores] = {0,0,0}; //Semaforos para controlar la espera de los fumadores hasta que su ingrediente esta dispuesto
```

Tenemos una variables num\_fumadores, que es el número de fumadores del programa, mostrador\_vacio que es un semaforo que asegura que al mostrador pueda acceder un máximo de una hebra en un instante. Ingrediente puesto es un vector de fumadores, uno por fumador, que se encargar de gestionar las esperar de los fumadores hasta que su ingrediente este puesto en el mostrador.

```
// función que ejecuta la hebra del estanquero

void funcion_hebra_estanquero( )
{
   int tabaco;
   while (true){
     tabaco = producir_ingrediente();
     sem_wait(mostrador_vacio);
     cout << "Puesto ingrediente " << tabaco << endl;
     sem_signal(ingrediente_puesto[tabaco]);
   }
}</pre>
```

Funcion que ejecuta el estanquero, tras producir un ingrediente se comprueba si el mostrador esta vacío, si lo está lo coloca y avisa al fumador correspondiente. Si no lo está espera hasta que lo esté.

```
// función que ejecuta la hebra del fumador
void funcion_hebra_fumador( int num_fumador )
{
    while( true )
    {
        sem_wait(ingrediente_puesto[num_fumador]);
        cout << "Retirado ingrediente: " << num_fumador << endl;
        sem_signal(mostrador_vacio);
        fumar(num_fumador);
    }
}</pre>
```

Función que ejecuta el fumador. Espera en cola hasta que el estanquero le comunica que su ingrediente está en el mostrador. Cuando se lo comunica lo retira y avisa al estanquero de que ha dejado el mostrador vacío para que coloque el siguiente ingrediente.

#### Seminario 2:

#### Prodconslifo\_msc:

```
class ProdCons1SC
private:
  num celdas total = 10; // núm. de entradas del buffer
  buffer[num_celdas_total],// buffer de tamaño fijo, con los datos
  primera libre ;
  cerrojo_monitor ; // cerrojo del monitor
 condition variable
                             // cola donde espera el consumidor (n>0)
// cola donde espera el productor (n<num_celdas_total)</pre>
  ocupadas,
  libres;
                             // constructor y métodos públicos
  ProdCons1SC( );
  int leer();
  void escribir( int valor ); // insertar un valor (sentencia E) (productor)
ProdCons1SC::ProdCons1SC( )
  primera libre = 0 ;
```

```
int ProdCons1SC::leer( )
        // ganar la exclusión mutua del monitor con una guarda
        unique lock<mutex> guarda( cerrojo monitor );
        while ( primera libre == 0 )
          ocupadas.wait( guarda );
        assert( 0 < primera_libre );</pre>
        primera libre--;
        const int valor = buffer[primera libre] ;
        libres.notify_one();
     void ProdCons1SC::escribir( int valor )
        unique lock<mutex> guarda( cerrojo monitor );
        // esperar bloqueado hasta que num celdas ocupadas < num celdas total
        while( primera_libre == num_celdas_total )
          libres.wait( guarda );
        assert( primera libre < num celdas total );</pre>
        buffer[primera libre] = valor ;
        primera libre++;
184
        ocupadas.notify one();
```

```
void funcion hebra productora( ProdCons1SC * monitor, int num productora )
   for ( \ unsigned \ i = (num\_items/num\_productoras)*num\_productora; \ i < (num\_items/num\_productoras)*(num\_productora+1) \ ; \ i++ \ ) 
     int valor = producir_dato(num_productora) ;
     monitor->escribir( valor );
void funcion hebra consumidora( ProdCons1SC * monitor, int num consumidor)
  for( unsigned i = (num items/num consumidoras)*num consumidor ; <math>i < (num items/num consumidoras)*(num consumidor+1) ; i++)
     int valor = monitor->leer();
     consumir_dato( valor, num_consumidor ) ;
      ProdCons1SC monitor;;
  thread hebra productora[num productoras],
        hebra_consumidora[num_consumidoras];
   for(int i=0; i < num_productoras; i++){</pre>
       hebra productora[i]=thread(funcion hebra productora, &monitor, i);
   for(int i=0; i < num_consumidoras; i++){
    hebra_consumidora[i] = thread(funcion_hebra_consumidora, &monitor, i);</pre>
  for(int i=0; i < num productoras; i++){</pre>
      hebra_productora[i].join();
      hebra_consumidora[i].join();
```

#### **Prodconsfifo** msc:

```
class ProdCons1SC
      private:
122
       num_celdas_total = 10; // núm. de entradas del buffer
123
                                 // variables permanentes
124
125
        buffer[num_celdas_total],// buffer de tamaño fijo, con los datos
        primera libre,
        primera ocupada, num celdas ocupadas;
       mutex cerrojo monitor;
      condition variable
130
        ocupadas,
        libres;
131
132
      public:
133
        ProdCons1SC( );
        int leer();
        void escribir( int valor ); // insertar un valor (sentencia E) (productor)
137
138
139
      ProdCons1SC::ProdCons1SC( )
140
        primera libre = 0 ;
141
        primera ocupada = 0;
        num celdas ocupadas=0;
145
      // función llamada por el consumidor para extraer un dato
146
147
      int ProdCons1SC::leer( )
148
149
150
        unique lock<mutex> guarda( cerrojo monitor );
        while( num celdas ocupadas == 0 )
           ocupadas.wait( guarda );
154
155
        assert( 0 < num celdas ocupadas );
156
        const int valor = buffer[primera ocupada] ;
        primera ocupada = (primera ocupada+1)%num celdas total;
157
        num celdas ocupadas--;
        libres.notify one();
161
        return valor;
162
163
```

```
void ProdCons1SC::escribir( int valor
         // ganar la exclusión mutua del monitor con una guarda
         unique lock<mutex> guarda( cerrojo monitor );
171
172
173
174
175
176
         while ( num_celdas_ocupadas == num_celdas_total )
            libres.wait( guarda );
         assert( num_celdas_ocupadas < num_celdas_total );</pre>
179
180
181
        buffer[primera libre] = valor ;
        primera_libre = (primera_libre+1)%num celdas total ;
        num_celdas_ocupadas++;
         ocupadas.notify one();
      void funcion_hebra_productora( ProdCons1SC * monitor, int num_productora )
         for( unsigned i = (num items/num productoras)*num productora; <math>i < (num items/num productoras)*(num productora+1); i++)
            int valor = producir_dato(num_productora) ;
            monitor->escribir( valor );
      void funcion_hebra_consumidora( ProdCons1SC * monitor, int num_consumidor)
200
201
         for( unsigned i = (num items/num consumidoras)*num consumidor; <math>i < (num items/num consumidoras)*(num consumidor+1); i++)
202
203
            int valor = monitor->leer();
            consumir_dato( valor, num_consumidor ) ;
```

En estos dos programas se tienen múltiples hebras productoras y consumidoras. Además las sincronización se hace por monitores SC y no por semáforos. La principal diferencia es que la versión LIFO sólo necesita de la variable primera\_libre para meter y sacar datos del buffer mientras que la versión FIFO necesita primera\_libre y primera\_ocupada. Además la forma de actualizar estas variables y las condiciones en los while son distintas. El main es común en ambas versiones

### Prodconsfifo\_msu:

```
ProdConsSU : public HoareMonito
                                 // núm. de entradas del buffer
// variables permanentes
   num celdas total = 10;
   buffer[num_celdas_total],// buffer de tamaño fijo, con los datos
primera libre, // indice de celda de la próxima inserción
   primera_ocupada,
   num celdas ocupadas;
                                  // cola donde espera el consumidor (n>0)
// cola donde espera el productor (n<num_celdas_tota</pre>
   ocupadas,
   libres ;
   ProdConsSU( );
    int leer();
   void escribir( int valor ); // insertar un valor (sentencia E) (productor)
ProdConsSU::ProdConsSU( )
    primera libre = 0;
   primera ocupada = 0;
    num_celdas_ocupadas=0;
    libres=newCondVar();
    ocupadas=newCondVar();
```

```
int ProdConsSU::leer( )
   if ( num celdas ocupadas == 0 )
      ocupadas.wait();
   assert( 0 < num_celdas_ocupadas );</pre>
   const int valor = buffer[primera_ocupada] ;
   primera_ocupada = (primera_ocupada+1)%num_celdas_total;
   num celdas ocupadas--;
   libres.signal();
   return valor ;
void ProdConsSU::escribir( int valor )
   // esperar bloqueado hasta que num celdas ocupadas < num celdas total
   if ( num celdas ocupadas == num celdas total )
      libres.wait();
   assert( num celdas ocupadas < num celdas total );
   // hacer la operación de inserción, actualizando estado del monitor
   buffer[primera libre] = valor ;
   primera libre = (primera libre+1)%num celdas total ;
   num celdas ocupadas++;
   ocupadas.signal();
```

```
void funcion_hebra_productora( MRef<ProdConsSU> monitor, int num_productora )
  for (\ unsigned\ i = (num\_items/num\_productoras)*num\_productora;\ i < (num\_items/num\_productoras)*(num\_productora+1)\ ;\ i++\ )
     int valor = producir_dato(num_productora) ;
     monitor->escribir( valor );
void funcion hebra consumidora( MRef<ProdConsSU> monitor, int num consumidor)
  for( unsigned i = (num items/num consumidoras)*num consumidor ; i < (num items/num consumidoras)*(num consumidor+1) ; i++)
     consumir_dato( valor, num_consumidor );
int main()
      MRef<ProdConsSU> monitor = Create<ProdConsSU>();
  thread hebra_productora[num_productoras],
        hebra consumidora[num consumidoras];
   for(int i=0; i < num_productoras; i++){</pre>
       hebra_productora[i]=thread(funcion_hebra_productora, monitor, i);
   for(int i=0; i < num consumidoras; i++){</pre>
       hebra consumidora[i] = thread(funcion hebra consumidora, monitor, i);
  for(int i=0; i < num_productoras; i++){</pre>
      hebra_productora[i].join();
   for(int i=0; i < num consumidoras; i++){</pre>
```

```
class ProdConsSU : public HoareMonitor
120
      private:
       num celdas total = 10; // núm. de entradas del buffer
        buffer[num celdas total],// buffer de tamaño fijo, con los datos
        primera_libre ;  // indice de celda de la próxima inserción
126
        ocupadas,
128
129
        libres;
130
131
      public:
        ProdConsSU( ); // constructor
int leer(): // extracr un
        int leer();
        void escribir( int valor ); // insertar un valor (sentencia E) (productor)
     };
136
     ProdConsSU::ProdConsSU( )
138
        primera libre = 0;
        ocupadas=newCondVar();
        libres=newCondVar();
146
     int ProdConsSU::leer( )
148
        if ( primera libre == 0 )
           ocupadas.wait();
        assert( 0 < primera libre );</pre>
        primera libre--;
        const int valor = buffer[primera libre] ;
        // señalar al productor que hay un hueco libre, por si está esperando
        libres.signal();
        return valor;
```

**Prodconslifo\_msu:** 

```
oid ProdConsSU::escribir( int valor
170
171
172
173
174
175
176
177
178
179
         if ( primera_libre == num_celdas_total )
        assert( primera libre < num celdas total );</pre>
        buffer[primera libre] = valor ;
        primera_libre++ ;
        ocupadas.signal();
186
187
188
189
     void funcion hebra productora( MRef<ProdConsSU> monitor, int num productora )
         for( unsigned i = (num_items/num_productoras)*num_productora; i < (num_items/num_productoras)*(num_productora+1); i++)
            int valor = producir dato(num productora) ;
193
194
            monitor->escribir( valor );
195
196
197
198
199
200
     void funcion hebra consumidora( MRef<ProdConsSU> monitor, int num consumidor)
         for( unsigned i = (num\_items/num\_consumidoras)*num\_consumidor ; i < (num\_items/num\_consumidoras)*(num\_consumidor+1) ; i++ )
            int valor = monitor->leer();
            consumir dato( valor, num consumidor ) ;
```

Al igual que para el caso con monitores SC, la única diferencia se da en que la versión FIFO requiere de una variable primera\_ocupada y que se actualizan de forma distinta a las de la versión LIFO.

### Problema\_fumadores\_msu:

```
98  void funcion_hebra_estanquero( MRef<Estanco> monitor)
99  {
100
101  while (true){
102     int ingre = producir_ingrediente();
103
104     monitor->ponerIngrediente(ingre);
105     monitor->esperarRecogidaIngrediente();
106     }
107 }
```

```
132
133
      void funcion hebra fumador( int num fumador, MRef<Estanco> monitor )
134
135
      {
         while( true )
136
137
             monitor->obtenerIngrediente(num fumador);
138
139
             fumar(num_fumador);
140
         }
141
```

Como variable permanente tenemos mostrados, que almacena el número del ingrediente en el mostrador o -1 si este está vacío.

#### **Lectores escritores:**

```
void funcion hebra escritor(int num escritor, MRef<Lec Esc> lec esc){
          while(true){
              lec esc->ini escritura();
              escribir(num escritor);
              lec esc->fin escritura();
      }
      void funcion hebra lectora(int num lector, MRef<Lec Esc> lec esc){
104
          while(true){
105
              lec esc->ini lectura();
              lee(num lector);
              lec esc->fin lectura();
109
110
111
      int main(int argc, char * argv[])
112
113
          MRef<Lec Esc> lec esc=Create<Lec Esc>();
114
          thread lectores[num lectores], escritores[num escritores];
115
116
          for(int i=0; i < num escritores; i++){</pre>
117
              escritores[i] = thread(funcion hebra escritor, i, lec esc);
118
119
          }
120
          for(int i=0; i < num lectores; i++){</pre>
121
              lectores[i] = thread(funcion hebra lectora, i, lec esc);
122
123
124
          for(int i=0; i < num escritores; i++){</pre>
125
              escritores[i].join();
126
127
128
129
          for(int i=0; i < num lectores; i++){</pre>
              lectores[i].join();
130
131
132
          return 0;
133
134
```

#### Practica 3:

**Prodcons sin espera selectiva** 

```
int main( int argc, char *argv[] )
 int id_propio, num_procesos_actual; // ident. propio, núm. de procesos
 MPI_Init( &argc, &argv );
 MPI Comm rank( MPI COMM WORLD, &id propio );
 MPI_Comm_size( MPI_COMM_WORLD, &num_procesos_actual );
 tf ( num procesos esperado == num procesos actual )
   if ( id_propio == id_productor ) // si mi ident. es el del productor
   // ejecutar función buffer
     funcion buffer();
   else
     funcion consumidor();
                                  // ejecutar función consumidor
 else if ( id_propio == 0 ) // si hay error, el proceso 0 informa
   cerr << "error: número de procesos distinto del esperado." << endl ;</pre>
 MPI Finalize( );
 return 0;
```

```
void funcion_productor()
   for ( unsigned int i= 0 ; i < num_items ; i++ )</pre>
     int valor_prod = producir();
     cout << "Productor va a enviar valor " << valor_prod << endl << flush;</pre>
     MPI_Ssend( &valor_prod, 1, MPI_INT, id_buffer, 0, MPI_COMM_WORLD );
  }
void consumir( int valor_cons )
   // espera bloqueada
   sleep_for( milliseconds( aleatorio<10,200>()) );
  cout << "Consumidor ha consumido valor " << valor_cons << endl << flush ;</pre>
void function_consumidor()
              peticion,
   int
              valor_rec = 1;
  MPI Status estado;
   for( unsigned int i=0 ; i < num_items; i++ )</pre>
     MPI_Ssend( &peticion, 1, MPI_INT, id_buffer, 0, MPI_COMM_WORLD);
     MPI_Recv ( &valor_rec, 1, MPI_INT, id_buffer, 0, MPI_COMM_WORLD,&estado );
     cout << "Consumidor ha recibido valor " << valor_rec << endl << flush ;</pre>
     consumir( valor rec );
void funcion_buffer()
   int
              valor .
              peticion ;
  MPI_Status estado;
   for ( unsigned int i = 0 ; i < num items ; i++ )</pre>
     MPI_Recv( &valor, 1, MPI_INT, id_productor, 0, MPI_COMM_WORLD, &estado );
     cout << "Buffer ha recibido valor " << valor << endl ;</pre>
     MPI_Recv ( &peticion, 1, MPI_INT, id_consumidor, 0, MPI_COMM_WORLD, &estado );
     cout << "Buffer va a enviar valor " << valor << endl ;</pre>
```

#### Prodcons2 con espera:

```
void function_buffer()
   int
               buffer[tam vector],
               valor,
               primera_libre = 0, // indice de primera celda libre
primera_ocupada = 0, // indice de primera celda ocupada
num_celdas_ocupadas = 0, // número de celdas ocupadas
id_emisos_acentable = 0, // indice de primera celda ocupadas
               id emisor aceptable ;
   MPI_Status estado :
   for( unsigned int i=0 ; i < num items*2 ; i++ )</pre>
      if ( num celdas ocupadas == 0 )
                                                         // si buffer vacío
      id_emisor_aceptable = MPI_ANY_SOURCE ;
      MPI Recv( &valor, 1, MPI INT, id emisor aceptable, 0, MPI COMM WORLD, &estado );
      switch( estado.MPI SOURCE ) // leer emisor del mensaje en metadatos
          case id productor: // si ha sido el productor: insertar en buffer
             buffer[primera libre] = valor ;
             primera_libre = (primera_libre+1) % tam_vector ;
             num_celdas_ocupadas++ ;
             cout << "Buffer ha recibido valor " << valor << endl ;</pre>
             break;
          case id_consumidor: // si ha sido el consumidor: extraer y enviarle
             valor = buffer[primera_ocupada] ;
             primera_ocupada = (primera_ocupada+1) % tam_vector ;
             num celdas ocupadas-- :
             cout << "Buffer va a enviar valor " << valor << endl ;</pre>
             MPI_Ssend( &valor, 1, MPI_INT, id_consumidor, 0, MPI_COMM_WORLD);
             break:
      }
```

En este caso el resto de código es igual para el sin espera. Únicamente varía el código de la función buffer. Se aprecia que la diferencia es que antes de recibir ningún mensaje se asegura que tipo de acción puede realizar.

#### Prodcons2-mu:

```
int main( int argc, char *argv[] )
  int id_propio, num_procesos_actual;
  MPI_Init( &argc, &argv );
  MPI_Comm_rank( MPI_COMM_WORLD, &id_propio );
  MPI Comm size( MPI COMM WORLD, &num procesos actual );
  tf ( num procesos esperado == num procesos actual )
     // ejecutar la operación apropiada a 'id_propio'
if ( id_propio>=0 && id_propio< num_prod)</pre>
        funcion_productor(id_propio);
     else if ( id_propio==num_prod)
        funcion buffer();
     else if ( id_propio>(num_prod+num_cons))
        funcion test();
     else
        funcion_consumidor(id_propio-num_prod-1);
  }
else
     if ( id_propio == 0 ) // solo el primero escribe error, indep. del rol
     << "(programa abortado)" << endl;
     }
```

```
void funcion buffer()
   int
                buffer[tam vector],
               valor, // valor recibido o enviado

primera_libre = 0, // indice de primera celda libre

primera_ocupada = 0, // indice de primera celda ocupada

num_celdas_ocupadas = 0, // número de celdas ocupadas

tag acentable : // identificado de primera celas ocupadas
                tag_aceptable ; // identificador de emisor aceptable
   MPI_Status estado ;
   for( unsigned int i=0 ; i < num_items*2 ; i++ )</pre>
      // 1. determinar si puede enviar solo prod., solo cons, o todos
      if ( num_celdas_ocupadas == 0 )
          tag_aceptable = etiq_productor; // $~~~$ solo prod.
      else if ( num_celdas_ocupadas == tam_vector ) // si buffer lleno
          tag_aceptable = etiq_consumidor; // $~~~$ solo cons.
          tag aceptable = MPI ANY TAG; // $~~~$ cualquiera
      MPI_Recv( &valor, 1, MPI_INT, MPI_ANY_SOURCE, tag_aceptable, MPI_COMM_WORLD, &estado );
      switch( estado.MPI_TAG ) // leer etiqueta del mensaje en metadatos
          case etiq_productor: // si ha sido el productor: insertar en buffer
             buffer[primera_libre] = valor ;
             primera_libre = (primera_libre+1) % tam_vector ;
             num_celdas_ocupadas++ ;
             cout << "Buffer ha recibido valor " << valor << endl ;</pre>
             break:
          case etiq consumidor: // si ha sido el consumidor: extraer y enviarle
             valor = buffer[primera_ocupada] ;
             primera_ocupada = (primera_ocupada+1) % tam_vector ;
             num celdas ocupadas-- ;
             cout << "Buffer va a enviar valor " << valor << endl ;</pre>
             MPI_Ssend( &valor, 1, MPI_INT, estado.MPI_SOURCE, etiq_consumidor, MPI_COMM_WORLD);
```

Para la versión de múltiples consumidores y múltiples productores la función buffer cambia la espera y ahora ya no se hace en función de la fuente del mensaje sino de la etiqueta del mismo. Además a la hora de iniciar las hebras se cambian las condiciones en el main.

En cuanto a las funciones productor y consumidor se les pasa como parámetro del orden del productor, que no es el id de la hebra, sino el orden que tiene la hebra dentro del papel que realiza (el numero de productor dentro de los productors, etc). Vemos que los mensajes enviados por productores y consumidores se pone etiqueta del tipo de mensaje que se va a mandar.

# Ejercicio adicional: prodcons con impresor

```
void function_impresor()
   int num_char;
   int flag;
   MPI_Status estado;
   for(int i=0; i < num items*6; i++){</pre>
      for(int i=0; i < num_prod+num_cons; i++){</pre>
         MPI_Iprobe(i, etiq_impresor,MPI_Comm MPI_COMM_WORLD, &flag, &estado);
      if(flag==0){
       MPI_Probe(MPI_ANY_SOURCE,etiq_impresor,MPI_Comm MPI_COMM_WORLD, &estado);
       MPI_Get_count(&estado,MPI_CHAR, &num_char);
       char * recibido=new char[num_char];
       MPI_Recv( recibido, num_char, MPI_CHAR, estado.MPI_SOURCE, etiq_impresor, MPI_COMM_WORLD, &estado);
       recibido[num_char]=0;
       cout << recibido << endl;
       delete [] recibido;
       sleep_for(milliseconds(20));
```

La función impresora comprueba si hay algún mensaje en orden ascendente. Si no lo hay hace espera bloqueada hasta que halla uno, una vez lo haya lo recibe, reserva la memoria justa para el mensaje y lo muestra por pantalla.

```
void imprimir(const char * mensaje)
{
    int num_car=strlen(mensaje);
    MPI_Ssend(mensaje, num_car,MPI_CHAR, id_impresor,etiq_impresor,MPI_COMM_WORLD);
}
```

Todas las hebras llaman a imprimir cuando quieren mostrar un mensaje por pantalla y esta función únicamente tiene una llamada a send que manda el mensaje a imprimir a la hebra impresora.

```
void funcion_productor(int orden_productor)
  char mensaje[1024];
for ( unsigned int i=0; i < num_valores_producidos; i++ ) //Cada productor produce num_items/num_prod valores
     int valor_prod = producir(orden_productor);
void funcion_buffer()
                buffer[tam_vector],
   int
                valor, // valor recibido o enviado

primera_libre = 0, // índice de primera celda libre

primera_ocupada = 0, // índice de primera celda ocupada

num_celdas_ocupadas = 0, // número de celdas ocupadas
                valor,
                tag_aceptable ; // identificador de emisor aceptable
   MPI Status estado ;
   char mensaje[longitud];
   for( unsigned int i=0 ; i < num_items*2 ; i++ )</pre>
          ( num_celdas_ocupadas == 0 )  // si buffer vacio
tag_aceptable = etiq_productor;  // $~~~$ solo prod.
      if ( num_celdas_ocupadas == 0 )
      else if ( num_celdas_ocupadas == tam_vector ) // si buffer lleno
          tag_aceptable = etiq_consumidor; // $~~~$ solo cons.
      else
          tag_aceptable = MPI_ANY_TAG;
      MPI_Recv( &valor, 1, MPI_INT, MPI_ANY_SOURCE, tag_aceptable, MPI_COMM_WORLD, &estado );
      switch( estado.MPI_TAG ) // leer etiqueta del mensaje en metadatos
          case etiq productor: // si ha sido el productor: insertar en buffer
              buffer[primera_libre] = valor ;
              primera_libre = (primera_libre+1) % tam_vector ;
              num_celdas_ocupadas++ ;
              snprintf(mensaje, longitud, "Buffer ha recibido el valor %d del productor", valor); //5
              imprimir(mensaje);
              break;
          case etiq_consumidor: // si ha sido el consumidor: extraer y enviarle
              valor = buffer[primera_ocupada] ;
              primera_ocupada = (primera_ocupada+1) % tam_vector ;
              num_celdas_ocupadas-- ;
              snprintf(mensaje, longitud, "Buffer envia el valor %d al consumidor", valor); //5
imprimir(mensaje);
             MPI_Ssend( &valor, 1, MPI_INT, estado.MPI_SOURCE, etiq_consumidor, MPI_COMM_WORLD);
      }
```

Para el buffer se sigue la mecánica que se ha seguido para las funciones funcion\_productor y funcion\_consumidor.