Sistemas Concurrentes y Distribuidos. Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI.

Dpt. Lenguajes y Sistemas Informáticos ETSI Informática y de Telecomunicación Universidad de Granada

Curso 14-15

Índice

Sistemas Concurrentes y Distribuidos. Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI.

- 1 Objetivos
- 2 Productor-Consumidor con buffer acotado en MPI
- 3 Cena de los Filósofos

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2014-15. Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI

Sección 1 Objetivos

Objetivos

- El objetivo general es iniciarse en la programación de algoritmos distribuidos.
- Conocer varios problemas sencillos de sincronización y su solución distribuida mediante el uso de la interfaz de paso de mensajes MPI:
 - Diseñar una solución distribuida al problema del productor-consumidor con buffer acotado para varios productores y varios consumidores, usando MPI.
 - Diseñar diversas soluciones al problema de la cena de los filósofos usando MPI.

Sección 2

Productor-Consumidor con buffer acotado en MPI

- 2.1. Aproximación inicial en MPI
- 2.2. Solución con selección no determinista

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2014-15.

Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI
Sección 2. Productor-Consumidor con buffer acotado en MPI

Subsección 2.1 Aproximación inicial en MPI

Aproximación inicial en MPI

Aproximación inicial en MPI

Supongamos que disponemos de una versión distribuida del problema del productor-consumidor que usa tres procesos y la interfaz de paso de mensajes MPI. Para ello, tendremos un proceso productor (proceso 0 del comunicador universal) que producirá datos, un proceso Buffer (proceso 1) que gestionará el intercambio de datos y un proceso consumidor que procesará los datos (proceso 2). El esquema de comunicación entre estos procesos se muestra a continuación:



- El proceso Productor se encarga de ir generando enteros comenzando por el 0 y enviárselos al proceso Buffer. El proceso Consumidor envía peticiones al proceso Buffer, recibe los enteros de Buffer, los imprime por pantalla y calcula su raíz cuadrada.
- El proceso Buffer debería atender las peticiones de ambos procesos (Productor y Consumidor).

Aproximación inicial en MPI

Aproximación inicial. Código usando MPI

• Una aproximación inicial al problema se muestra en el siguiente código MPI para tres procesos, que modela la interacción de los mismos de una forma incorrecta al forzar una excesiva sincronización entre productor y consumidor.

```
#include "mpi.h"
#define Productor 0
#define Buffer 1
#define Consumidor 2
#define ITERS 20
int main( int argc, char *argv[] )
{ int rank, size ;
  MPI Init ( &argc, &argv );
  MPI Comm rank ( MPI COMM WORLD, &rank ) ;
 MPI Comm size ( MPI COMM WORLD, &size ) ;
 if ( rank == Productor ) productor();
  else if ( rank == Buffer ) buffer() ;
  else consumidor() :
  MPI Finalize();
  return 0;
```

Productor-Consumidor con buffer acotado en MPI

Aproximación inicial en MPI

Proceso Productor, Consumidor y Buffer

```
void productor()
{ for ( unsigned int i = 0 ; i < ITERS; i++)
  { cout << "Productor produce valor " << i << endl ;
    MPI Ssend( &i, 1, MPI INT, Buffer, 0, MPI COMM WORLD );
void consumidor()
{ int value, peticion=1; float raiz; MPI_Status status;
  for( unsigned int i = 0 ; i < ITERS ; i++ )</pre>
  { MPI_Ssend( &peticion, 1, MPI_INT, Buffer, 0, MPI_COMM_WORLD );
    MPI Recy ( &value, 1, MPI INT, Buffer, 0, MPI COMM WORLD, &status);
    cout << "Consumidor recibe valor "<<value<<" de Buffer "<<endl:
   raiz = sgrt (value);
void buffer()
{ int value, peticion; MPI_Status status;
  for( unsigned int i = 0 ; i < ITERS ; i++ )</pre>
  { MPI Recy(&value, 1, MPI INT, Productor, 0, MPI COMM WORLD, &status);
    MPI Recy (Speticion, 1, MPI INT, Consumidor, 0, MPI COMM WORLD, Status);
   MPI Ssend( &value, 1, MPI INT, Consumidor, 0, MPI COMM WORLD);
    cout << "Buffer envia valor " << value << " a Consumidor " << endl :
```

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2014-15.

Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI
Sección 2. Productor-Consumidor con buffer acotado en MPI

Subsección 2.2 Solución con selección no determinista

Solución con selección no determinista

- Se debe permitir que el productor pueda enviar TAM datos sin tener que interrumpirse, y que el consumidor no se retrase cuando haya datos almacenados en el proceso buffer.
- Una forma de corregir dicho código consiste en usar una sentencia de selección no determinista de órdenes con guarda en el proceso Buffer que permita cierta asincronía entre productor y consumidor en función del tamaño del buffer temporal (TAM).
- En MPI, no hay ninguna sentencia de selección no determinista de órdenes con guarda, pero es fácil emularla con las funciones de sondeo MPI_Probe y/o MPI_Iprobe.

Productor-Consumidor con buffer acotado en MPI

Solución con selección no determinista

Proceso Buffer con selección no determinista

```
void buffer()
{ int value [TAM], peticion, pos=0, rama;
  MPI Status status;
  for( unsigned int i = 0 ; i < ITERS*2 ; i++ )</pre>
  { if (pos==0) rama=0; // el consumidor no puede consumir
    else if (pos==TAM) rama=1; // el productor no puede producir
                                // se puede consumir o producir
    else
    { MPI Probe( MPI ANY SOURCE, MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &status);
      if ( status.MPI SOURCE == Productor ) rama = 0 ; else rama = 1 ;
    switch (rama)
    { case 0 :
       MPI Recy (&value[pos], 1, MPI INT, Productor, 0, MPI COMM WORLD, &status);
       cout << "Buffer recibe "<< value[pos] << " de Prod." << endl ;
       pos++; break;
      case 1 :
       MPI Recv ( &peticion, 1, MPI INT, Consumidor, 0, MPI COMM WORLD, &status);
       MPI_Ssend( &value[pos-1],1,MPI_INT,Consumidor,0,MPI_COMM_WORLD);
       cout << "Buffer envia "<< value[pos-1] << " a Cons." << endl ;
       pos--; break;
```

Ejercicio propuesto

Extender el programa MPI anteriormente presentado que implementa el productor-consumidor con buffer acotado (los fuentes del programa se proporcionan junto con el guión de prácticas) para que el proceso buffer dé servicio a 5 productores y 4 consumidores. Para ello, se lanzarán 10 procesos y asumiremos que los procesos 0...4 son productores, el proceso Buffer es el proceso 5 y el resto de procesos en el comunicador universal (6...9) son consumidores.

Documentación para el portafolios

Los alumnos redactarán un documento donde se responda de forma razonada a cada uno de los siguientes puntos:

- Describe qué cambios has realizado sobre el programa de partida y el propósito de dichos cambios.
- 2 Incluye el código fuente completo de la solución adoptada.
- 3 Incluye un listado parcial de la salida del programa.

Sección 3

Cena de los Filósofos

- 3.1. Cena de los filósofos en MPI
- 3.2. Cena de los filósofos con camarero en MPI

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2014-15.

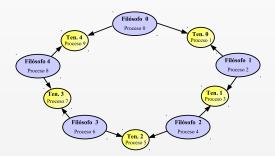
Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI

Sección 3. Cena de los Filósofos

Subsección 3.1 Cena de los filósofos en MPI

Cena de los filósofos en MPI.

- Se pretende realizar una implementación del problema de la cena de los filósofos en MPI utilizando el siguiente esquema:
- ▶ Tenemos 5 procesos filósofos y 5 procesos tenedor (10 procesos en total). Supondremos que los procs. filósofos se identifican con número pares y los tenedores con números impares. El filósofo i (i = 0, ..., 4) será el proc. 2i y el tenedor i será el 2i + 1.



Cena de los filósofos. Programa principal

```
#include "mpi.h"
#include <iostream>
#include <time.h>
#include <stdlib.h>
void Filosofo (int id, int nprocesos); // Codigo proc. Filosofo
void Tenedor (int id, int nprocesos); // Codigo proc. Tenedor
int main( int argc, char** argv )
{ int rank, size;
  srand( time(0) );
  MPI_Init ( &argc, &argv );
  MPI Comm rank ( MPI COMM WORLD, &rank );
  MPI Comm size ( MPI COMM WORLD, &size );
  if ( size != 10 )
  { if (rank == 0) cout << "El numero de procesos debe ser 10" << endl;
    MPI Finalize( ); return 0;
  if ( rank%2 == 0) Filosofo(rank, size); // los pares son filosofos
                                            // los impares son tenedores
  else Tenedor(rank, size);
  MPI Finalize();
  return 0;
```

Procesos filósofos

- En principio, cada filósofo realiza repetidamente la siguiente secuencia de acciones:
 - ► Pensar (sleep aleatorio).
 - Tomar los tenedores (primero el tenedor izquierdo y después el derecho).
 - ► Comer (sleep aleatorio).
 - Soltar tenedores (en el mismo orden).
- Las acciones pensar y comer pueden implementarse mediante un mensaje por pantalla seguido de un retardo durante un tiempo aleatorio. Las acciones de tomar tenedores y soltar tenedores pueden implementarse enviando mensajes de petición y de liberación a los procesos tenedor situados a ambos lados de cada filósofo.

Plantilla de la Función Filosofo

```
void Filosofo( int id, int nprocesos )
  int izq = (id+1) % nprocesos ,
      der = (id+nprocesos-1) % nprocesos;
  while ( true )
  { // solicita tenedor izquierdo
    cout << "Filosofo " << id << " solicita tenedor izq. " << izq << endl;
    // ...
    // solicita tenedor derecho
    cout << "Filosofo " << id << " coge tenedor der. " << der << endl;</pre>
    // ...
    cout << "Filosofo " << id << " COMIENDO" << endl ;
    sleep( (rand()%3)+1 ); // comiendo
    // suelta el tenedor izquierdo
    cout << "Filosofo "<<iid<< " suelta tenedor izg. " << izg << endl;
    // ...
    // suelta el tenedor derecho
    cout << "Filosofo " << id << " suelta tenedor der. " << der << endl;</pre>
    // ...
    cout << "Filosofo " << id << " PENSANDO" << endl;
    sleep( (rand()%3)+1 ); // pensando
```

Cena de los filósofos en MPI

Procesos tenedor

- Un tenedor solamente podrá ser asignado a uno de los dos filósofos que realicen la petición. Hasta que el tenedor no sea liberado no podrá ser asignado de nuevo. Cada proceso tenedor tendrá que ejecutar repetidamente la siguiente secuencia de acciones:
 - Esperar mensajes de petición de tenedor y recibir uno.
 - Esperar mensaje de liberación.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos. Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI.

— Cena de los Filósofos

Cena de los filósofos en MPI

Ejercicio propuesto

- Implementar una solución distribuida al problema de los filósofos de acuerdo con el esquema descrito en las plantillas. Usar la operación síncrona de envío MPI_Ssend para realizar las peticiones y liberaciones de tenedores.
- El esquema propuesto (cada filósofo coge primero el tenedor de su izquierda y después el de la derecha) puede conducir a interbloqueo. Identificar la secuencia de peticiones de filósofos que conduce a interbloqueo en el programa y realizar pequeñas modificaciones en el programa (y en el comportamiento de las entidades que participan) que eliminan la posibilidad de interbloqueo (sin añadir nuevos procesos).

Cena de los filósofos en MPI

Documentación para el portafolios

Los alumnos redactarán un documento donde se responda de forma razonada a cada uno de los siguientes puntos:

- Describe los aspectos más destacados de tu solución al problema de los filósofos, la situación que conduce al interbloqueo y tu solución al problema del interbloqueo.
- Incluye el código fuente completo de la solución adoptada para evitar la posibilidad de interbloqueo.
- 3 Incluye un listado parcial de la salida de este programa.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2014-15.

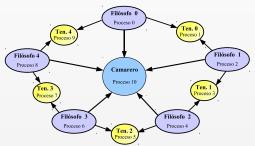
Práctica 3. Implementación de algoritmos distribuidos con MPI

Sección 3. Cena de los Filósofos

Subsección 3.2 Cena de los filósofos con camarero en MPI

Cena de los filósofos con camarero

• Una forma de evitar la posibilidad de interbloqueo consiste en impedir que todos los filósofos intenten ejecutar la acción de "tomar tenedor" al mismo tiempo. Para ello podemos usar un proceso camarero central que permita sentarse a la mesa como máximo a 4 filósofos. Podemos suponer que tenemos 11 procesos y que el camarero es el proc. 10.



Proceso filósofo con Camarero central

- Ahora, cada filósofo ejecutará repetidamente la siguiente secuencia de acciones:
 - Pensar
 - Sentarse
 - Tomar tenedores
 - Comer
 - Soltar tenedores
 - Levantarse
- Cada filósofo pedirá permiso para sentarse o levantarse enviando un mensaje al camarero, el cual llevará una cuenta del número de filósofos que hay sentados a la mesa en cada momento.

Cena de los Filósofos

Cena de los filósofos con camarero en MPI

Ejercicio propuesto

- Implementar una solución distribuida al problema de los filósofos con camarero central que se ha descrito, usando MPI.
- Documentación para el portafolios
 Los alumnos redactarán un documento donde se responda de forma razonada a cada uno de los siguientes puntos:
 - Describe tu solución al problema de los filósofos con camarero central.
 - 2 Incluye el código fuente completo de la solución adoptada.
 - 3 Incluye un listado parcial de la salida del programa.