T3: Principios de Programación Paralela

T3.2: Modelo de Paso de Mensajes

Departamento de Electrónica y Sistemas

Primavera 2016



Índice

Conceptos Básicos

Operaciones Punto a Punto

Operaciones Colectivas

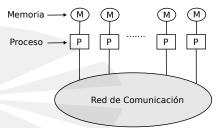
Modelo de Paso de Mensajes

- Paradigma muy extendido en programación paralela
- MPI (Message Passing Interface) es la solución más popular (desde MPI1, 1992)
- Mínimos requerimientos al HW para su implementación
- Soporta un gran número de entornos paralelos, especialmente de memoria distribuida
- En este modelo uno o más procesos se comunican llamando a rutinas de una biblioteca para recibir y enviar mensajes entre procesos
- Control del paralelismo por el programador, que ha de evitar dependencias de datos, interbloqueos y *race conditions*
- Llamadas a MPI (u otra librería) desde programas C o Fortran
- Implementaciones de MPI: MPICH2, OpenMPI, Intel MPI, ...

Modelo de ejecución de un programa en paso de mensajes

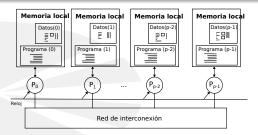
- Programa paralelo compuesto de múltiples procesos/tareas que utilizan su propia memoria local durante la computación
- Generalmente un proceso/tarea por elemento de procesado (e.g., CPU core)
- Comunicación entre procesos mediante envío y recepción de mensajes two-sided, un envío se corresponde con una recepción

Arquitectura del modelo de paso de mensajes:



Estructura de un programa en paso de mensajes

- MPMD (Multiple Program Multiple Data): cada proceso/tarea tiene su propio programa con comunicaciones asíncronas entre ellos (máxima flexibilidad y complejidad)
- SPMD (Single Program Multiple Data): todos los procesos/tareas comparten un mismo programa/binario aunque en su lógica interna las tareas se pueden ejecutar de forma condicional dependiendo del proceso. Se suele hacer uso de comunicaciones síncronas con lo que suele resultar más sencillo programar pero con menor escalabilidad.



Características de un programa MPI C

- Incluye la librería de MPI (mpi.h)
- Las funciones MPI tienen la forma MPI_Nombre(parámetros)
- Devuelven un valor de éxito (MPI_SUCCESS) o error (MPI_ERR_{*}). Consultar man.
- Los procesos son independientes hasta que se inicializa MPI (MPI_Init), pudiendo colaborar intercambiando datos, sincronizándose tras ese punto
- Clave que los procesos conozcan el número de procesos (numprocs, obtenido con MPI_Comm_size) que se han puesto en marcha así como su identificador (entre 0 y numprocs - 1, obtenible con MPI_Comm_rank)
- MPI_Finalize se llama cuando ya no es necesario que los procesos colaboren entre sí. Libera todos los recursos reservados por MPI
- MPI_COMM_WORLD: comunicador global, incluye a todos los procesos

Hello World MPI C

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
 int numprocs, rank, namelen;
 char processor_name[MPI_MAX_PROCESSOR_NAME];
 MPI_Init(&argc, &argv);
 MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &numprocs);
 MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
 MPI_Get_processor_name(processor_name, &namelen);
 printf("Process %d on %s out of %d\n", rank, processor_name, numprocs);
 MPI_Finalize();
```

Compilación

```
mpicc mpi-hello.c -o mpi-hello
```

Ejecución

```
mpirun -np 4 ./mpi-hello
```

Output

```
user@server:~$ Process 0 on localhost out of 4 user@server:~$ Process 1 on localhost out of 4 user@server:~$ Process 3 on localhost out of 4 user@server:~$ Process 2 on localhost out of 4
```

Punto a punto MPI

- Bloqueantes: MPI_Send y MPI_Recv
- Variantes (e.g., no bloqueantes, buffered, síncronas)

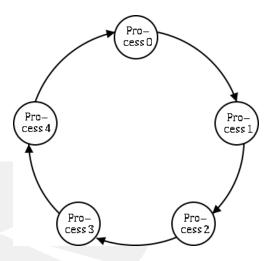
MPI_Send

- Envía un mensaje al proceso dest en el comunicador comm
- El mensaje está almacenado en buff y consta de al menos count items del tipo datatype
- El mensaje está etiquetado con un tag
- La llamada a MPI_Send finaliza cuando buff puede ser reusado (generalmente cuando el mensaje ha sido recibido en el destino)

MPI_Recv

- int MPI_Recv(void *buff, int count, MPI_Datatype datatype,
 int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status);
 - Recibe un mensaje del proceso source del comunicador comm con la etiqueta tag
 - También se puede recibir de cualquier proceso del comunicador con MPI_ANYSOURCE
 - También se puede recibir mensajes con cualquier etiqueta con MPI_ANYTAG
 - En los dos casos anteriores se recupera el source o tag recibidos accediendo a status.MPI_SOURCE y/o a status.MPI_TAG
 - El mensaje se recibe en buff y consta de un máximo de count items del tipo datatype
 - La llamada a MPI_Recv finaliza cuando se ha recibido el mensaje en buff

Ejemplo MPI: Ring



Ring MPI C (parte I)

```
MPI_Init(&argc, &argv);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &numprocs);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_id);
printf("my_id %d numprocs %d\n", my_id, numprocs);
if (my_id == 0) {
 passed_num = 1;
 printf("Root: before sending num=%d to dest=%d\n", passed_num, 1);
 MPI_Send(&passed_num,1,MPI_INT,1,0,MPI_COMM_WORLD);
 printf("Root: before receiving from source=%d\n",numprocs-1);
 MPI_Recv(&passed_num,1,MPI_INT,numprocs-1,0,MPI_COMM_WORLD,&status);
 printf("Root: after receiving passed_num=%d from source=%d\n",
                passed_num,numprocs-1);
```

Ring MPI C (parte II)

```
else {
 printf("Process %d: before receiving from source=%d\n",
                      mv id. mv id-1):
 MPI_Recv(&passed_num,1,MPI_INT,my_id-1,0,MPI_COMM_WORLD,&status);
 printf("Process %d: after receiving passed_num=%d from source=%d\n",
                      my_id, passed_num, my_id-1);
 passed_num++;
  printf("Process %d: before sending passed_num=%d to dest=%d\n",
                      my_id, passed_num, (my_id+1)%numprocs);
 MPI_Send(&passed_num,1,MPI_INT,(my_id+1)%numprocs,0,MPI_COMM_WORLD);
 printf("Process %d: after send to dest=%d\n",
                      my_id, (my_id+1)%numprocs);
MPI_Finalize();
```

Ring MPI C (Salida)

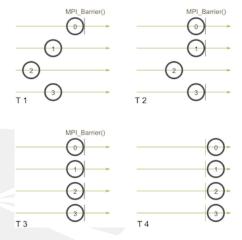
```
user@localhost:~/ $ mpirun -n 4 ./a.out
my_id 0 numprocs 4
Root: before sending num=1 to dest=1
Root: before receiving from source=3
mv_id 1 numprocs 4
Process 1: before receiving from source=0
Process 1: after receiving passed_num=1 from source=0
Process 1: before sending passed_num=2 to dest=2
Process 1: after send to dest=2
my_id 3 numprocs 4
Process 3: before receiving from source=2
my_id 2 numprocs 4
Process 2: before receiving from source=1
Process 2: after receiving passed_num=2 from source=1
Process 2: before sending passed_num=3 to dest=3
Process 2: after send to dest=3
Process 3: after receiving passed_num=3 from source=2
Process 3: before sending passed_num=4 to dest=0
Process 3: after send to dest=0
Root: after receiving passed_num=4 from source=3
```

Colectivas MPI

- Operaciones típicas en las que intervienen todos los procesos de un comunicador
 - Barrier o barrera
 - Broadcast o difusión
 - Scatter o reparto
 - Gather o recolección
 - Reduce o reducción
 - Otras (e.g., Scan)
 - Combinaciones de las previas (e.g., Allreduce o Allgather)
- Uso recomendable al incrementar productividad:
 - Mayor rendimiento (optimizadas para cada librería, sistema, etc...)
 - Reducción de errores
 - Codificación a más alto nivel

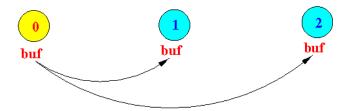
MPI_Barrier: Establece una barrera que bloquea el programa hasta que todos los procesos han alcanzado esta rutina.

int MPI_Barrier(MPI_Comm comm);



MPI_Bcast: comunicación uno a todos de *count* datos del tipo *datatype* desde el proceso raíz (*root*) al resto de procesos del comunicador *comm*.

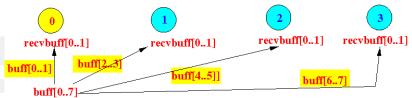
MPI_Bcast(buf, 10, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD)



MPI_Scatter: distribuye *sendcnt* elementos de *buff* de tipo *sendtype* desde el proceso *root* a todos los procesos del comunicador *comm*.

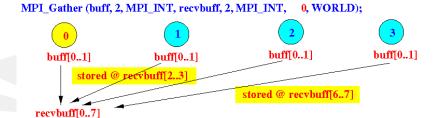
```
MPI_Scatter(void *buff, int sendont, MPI_Datatype sendtype,
  void *recvbuff, int recvont, MPI_Datatype recvtype, int root,
  MPI_Comm comm);
```

MPI_Scatter (buff, 2, MPI_INT, recvbuff, 2, MPI_INT, 0, WORLD);



MPI_Gather: recibe en el proceso *root*, en *recvbuff*, *recvcnt* elementos de tipo *recvtype* desde todos los procesos del comunicador *comm*.

```
MPI_Gather(void *buff, int sendcnt, MPI_Datatype sendtype,
  void *recvbuff, int recvcnt, MPI_Datatype recvtype, int root,
  MPI_Comm comm);
```



MPI_Reduce: realiza una reducción todos a uno, reduciendo los datos de buff, count elementos de tipo datatype, y guardando el resultado en recvbuff del proceso root. Operaciones op disponibles: MPI_{MAX,MIN,SUM,PROD}, MPI_{LAND,LOR,LEXOR}, MPI_{BAND,BOR,BXOR} o MPI_{MAXLOC,MINLOC}

MPI_Reduce (buff, recvbuff, 1, MPI_INT, MPI_SUM, 0, WORLD);

