T3: Principios de Programación Paralela T3.2: Modelo de Paso de Mensajes

Departamento de Ingeniería de Computadores

Primavera 2022



Índice

Conceptos Básicos

Operaciones Punto a Punto

Operaciones Colectivas

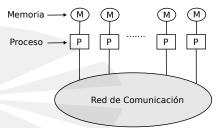
Modelo de Paso de Mensajes

- 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

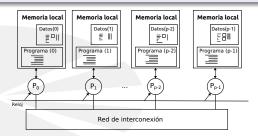
- Programa paralelo compuesto de múltiples procesos/tareas que utilizan su propia memoria local durante la computación
- Generalmente un proceso/tarea por elemento de procesado (e.g., CPU core)
- Comunicación entre procesos mediante envío y recepción de mensajes two-sided, un envío se corresponde con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

Estructura básica de un programa MPI C

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

```
Process 0 on localhost out of 4
Process 1 on localhost out of 4
Process 3 on localhost out of 4
Process 2 on localhost out of 4
```

Mensajes MPI

Tipos de operaciones

- Punto a punto: De un proceso origen a un proceso destino
 - MPI_Send, MPI_Recv, ...
 - Tienen argumento dest o source
- Colectivas: Involucran a todos los procesos de un comunicador
 - MPI_Barrier, MPI_Bcast, MPI_Reduce, ...
 - Suelen tener argumento root
- Bloqueantes: Los procesos esperan a que el mensaje se reciba
 - Ojo, bloqueo no necesariamente implica sincronización
- No bloqueantes: Los procesos continuan independientemente del receptor
 - MPI_Isend, MPI_Irecv, ...
 - Mismas funciones pero con prefijo I
 - MPI_Wait garantiza que la operación se ha completado

Mensajes MPI

Conceptos clave

MPI_Datatype: Tipos de datos usados por MPI

MPI	С	MPI	С
MPI_INT	int	MPI_LONG	long
MPI_FLOAT	float	MPI_DOUBLE	double
MPI_CHAR	char	MPI_SHORT	short

Se pueden crear tipos derivados y complejos

• Tag: Número arbitrario para identificar mensajes punto a punto

El receptor puede usar la constante MPI_ANY_TAG

• Status: Estructura con información sobre la operación

count: número de elementos recibidos

MPI_SOURCE: fuente del envío

MPI_TAG: tag del envío

Puede usarse MPI_STATUS_IGNORE

Punto a punto MPI

- Bloqueantes: MPI_Send v MPI_Recv
 - Por cada envío por parte de un proceso debe haber una recepción
 - ... y viceversa!

```
assert(numprocs % 2 == 0);
if (my_id % 2 == 0)
   partner = my_id+1;
else
   partner = my_id-1;
MPI_Send(..., partner, ...);
MPI_Recv(..., partner, ...);
```

Este código se bloquea...

```
assert(numprocs % 2 == 0);
if (my_id % 2 == 0)
   partner = my_id+1;
else
   partner = my_id-1;

if (my_id % 2 == 0) {
    /* procesos pares */
   MPI_Send(..., partner, ...);
   MPI_Recv(..., partner, ...);
}
else
{
    /* procesos impares */
    MPI_Recv(..., partner, ...);
}
```

MPI_Send

```
int MPI_Send(void *buff, int count, MPI_Datatype datatype,
    int dest, int tag, MPI_Comm comm);
```

- 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_ANY_SOURCE
 - También se puede recibir mensajes con cualquier etiqueta con MPI_ANY_TAG
- 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

Variantes bloqueantes de send

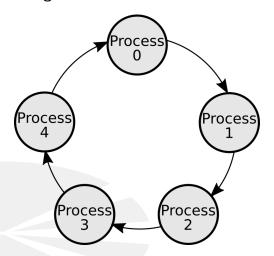
- MPI Ssend: síncrona.
- MPI Bsend: con buffer.

Comunicaciones P2P no bloqueantes

```
int MPI_Isend( void *buff, ..., MPI_Request *request);
int MPI Irecv( void *buff, ..., MPI Request *request):
```

- Inician el proceso de envío/recepción, pero no garantizan su compleción: no es seguro modificar el buffer tras la llamada.
- El objeto MPI_Request contiene la información necesaria sobre la operación, permitiendo invocar posteriormente a MPI_Wait/MPI_Waitall para garantizar la finalización
- Son compatibles con los variantes bloqueantes, e.g., es posible enviar un mensaje con MPI_Send y recibirlo con MPI_Irecv

Ejemplo MPI: Ring



Ring MPI C

```
// ... MPI initialization stuff
int passed_num = 0;
printf(" Process %d/%d: passed_num = %d (before)\n",
       rank, numprocs, passed num):
if (mv_id == 0) {
  passed num = 1:
  MPI_Send(&passed_num,1,MPI_INT,1,0,MPI_COMM_WORLD);
  MPI Recv(&passed num.1.MPI INT.numprocs-1.0.MPI COMM WORLD.&status):
else
  MPI_Recv(&passed_num,1,MPI_INT,my_id-1,0,MPI_COMM_WORLD,&status);
  passed num++:
  MPI_Send(&passed_num,1,MPI_INT,(my_id+1)%numprocs,0,MPI_COMM_WORLD);
printf(" Process %d/%d: passed_num = %d (after)\n",
       rank, numprocs, passed_num);
// ...
```

Ring MPI C (Salida)

```
user@localhost:~/ $ mpirun -n 8 ./ring
 Process 1/8: passed_num = 0 (before)
 Process 3/8: passed_num = 0 (before)
 Process 4/8: passed_num = 0 (before)
 Process 2/8: passed_num = 0 (before)
 Process 6/8: passed_num = 0 (before)
 Process 7/8: passed_num = 0 (before)
 Process 5/8: passed_num = 0 (before)
 Process 0/8: passed_num = 0 (before)
 Process 1/8: passed_num = 2 (after)
 Process 2/8: passed_num = 3 (after)
 Process 3/8: passed_num = 4 (after)
 Process 4/8: passed_num = 5 (after)
 Process 5/8: passed_num = 6 (after)
 Process 6/8: passed_num = 7 (after)
 Process 7/8: passed_num = 8 (after)
 Process 0/8: passed_num = 8 (after)
```

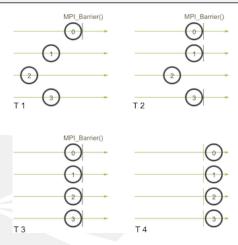
Observación: los procesos hacen el segundo printf de forma ordenada. ¿Por qué?

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

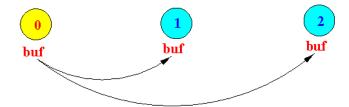
MPI_Barrier: Establece una barrera que bloquea el programa hasta que todos los procesos han alcanzado esta rutina.

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 sendent, MPI_Datatype sendtype,
  void *recvbuff, int recvent, MPI_Datatype recvtype, int root,
  MPI_Comm comm);
```

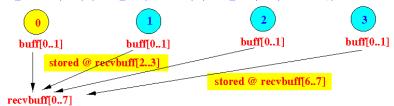
MPI_Scatter (buff, 2, MPI_INT, recvbuff, 2, MPI_INT, 0, WORLD);



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



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);

