CPA - Computación Paralela

Grado en Ingeniería Informática

S3. Programación con MPI

J. M. Alonso, P. Alonso, F. Alvarruiz, I. Blanquer, D. Guerrero, J. Ibáñez, E. Ramos, J. E. Román

Departament de Sistemes Informàtics i Computació Universitat Politècnica de València

Curso 2020/21





1

Contenido

- 1 Conceptos Básicos
 - Modelo de Paso de Mensajes
 - El Estándar MPI
 - Modelo de Programación MPI
- 2 Comunicación Punto a Punto
 - Semántica
 - Primitivas Bloqueantes
 - Otras Primitivas
 - Ejemplos
- 3 Comunicación Colectiva
 - Sincronización
 - Difusión
 - Reparto
 - Reducción
- 4 Otras Funcionalidades
 - Tipos de Datos Derivados

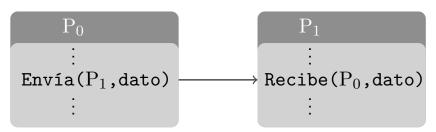
Apartado 1

Conceptos Básicos

- Modelo de Paso de Mensajes
- El Estándar MPI
- Modelo de Programación MPI

Modelo de Paso de Mensajes

Intercambio de información mediante envío y recepción explícitos de mensajes



Modelo más usado en computación a gran escala – Bibliotecas de funciones (aprendizaje más fácil que un lenguaje nuevo)

Ventajas:

- Universalidad
- Fácil comprensión
- Gran expresividad
- Mayor eficiencia

Inconvenientes:

- Programación compleja
- Control total de las comunicaciones

Ľ

El Estándar MPI

MPI es una especificación propuesta por un comité de investigadores, usuarios y empresas

https://www.mpi-forum.org

Especificaciones:

- MPI-1.0 (1994), última actualización MPI-1.3 (2008)
- MPI-2.0 (1997), última actualización MPI-2.2 (2009)
- MPI-3.0 (2012), última actualización MPI-3.1 (2015)

Antecedentes:

- Cada fabricante ofrecía su propio entorno (migración costosa)
- PVM (*Parallel Virtual Machine*) fue un primer intento de estandarización

Características de MPI

Características principales:

- Es portable a cualquier plataforma paralela
- Es simple (con tan sólo 6 funciones se puede implementar cualquier programa)
- Es potente (más de 300 funciones)

El estándar especifica interfaz para C y Fortran

Hay muchas implementaciones disponibles:

- Propietarias: IBM, Cray, SGI, ...
- MPICH (www.mpich.org)
- Open MPI (www.open-mpi.org)
- MVAPICH (mvapich.cse.ohio-state.edu)

Modelo de Programación

La programación en MPI se basa en funciones de biblioteca Para su uso, se requiere una inicialización

Ejemplo

- Es obligatorio llamar a MPI_Init y MPI_Finalize
- Una vez inicializado, se pueden realizar diferentes operaciones

Modelo de Programación – Operaciones

Las operaciones se pueden agrupar en:

- Comunicación punto a punto Intercambio de información entre pares de procesos
- Comunicación colectiva

 Intercambio de información entre conjuntos de procesos
- Gestión de datos Tipos de datos derivados (p.e. datos no contiguos en memoria)
- Operaciones de alto nivel
 Grupos, comunicadores, atributos, topologías
- Operaciones avanzadas (MPI-2, MPI-3)

 Entrada-salida, creación de procesos, comunicación unilateral
- Utilidades
 Interacción con el entorno del sistema

La mayoría operan sobre comunicadores

Modelo de Programación - Comunicadores

Un comunicador es una abstracción que engloba los siguientes conceptos:

- *Grupo*: conjunto de procesos
- Contexto: para evitar interferencias entre mensajes distintos

Un comunicador agrupa a p procesos

```
int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size)
```

Cada proceso tiene un identificador (rango), un número entre 0 y p-1

```
int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank)
```

MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &variable int para identificador)

= OMP_GET_THREAD_NUM

9

Modelo de Ejecución

El modelo de ejecución de MPI sigue un esquema de creación simultánea de procesos al lanzar la aplicación

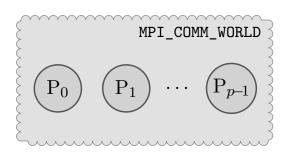
La ejecución de una aplicación suele hacerse con

```
\verb"mpiexec -n" p" programa [argumentos]"
```

Al ejecutar una aplicación:

- \blacksquare Se lanzan p copias del mismo ejecutable
- Se crea un comunicador MPI_COMM_WORLD que engloba a todos los procesos

MPI-2 ofrece un mecanismo para crear nuevos procesos



Apartado 2

Comunicación Punto a Punto

- Semántica
- Primitivas Bloqueantes
- Otras Primitivas
- Ejemplos

Comunicación Punto a Punto – el Mensaje

Los mensajes deben ser enviados explícitamente por el emisor y recibidos explícitamente por el receptor

Envío estándar:

```
MPI_Send(buf, count, datatype, dest, tag, comm)
```

Recepción estándar:

```
MPI_Recv(buf, count, datatype, src, tag, comm, stat)
```

El contenido del mensaje viene definido por los 3 primeros argumentos:

- Un buffer de memoria donde está almacenada la información
- El número de elementos que componen el mensaje
- El tipo de datos de los elementos (p.e. MPI_INT)

Comunicación Punto a Punto – el Sobre

Para efectuar la comunicación, es necesario indicar el destino (dest) y el origen (src)

- La comunicación está permitida sólo dentro del mismo comunicador, comm
- El origen y el destino se indican mediante identificadores de procesos
- En la recepción se permite utilizar src=MPI_ANY_SOURCE

Se puede utilizar un número entero (etiqueta o tag) para distinguir mensajes de distinto tipo

■ En la recepción se permite utilizar tag=MPI_ANY_TAG

En la recepción, el estado (stat) contiene información:

- Proceso emisor (stat.MPI_SOURCE), etiqueta (stat.MPI_TAG)
- Longitud del mensaje (explicado en p. 43)

Nota: pasar MPI_STATUS_IGNORE si no se requiere

Modos de Envío Punto a Punto

Existen los siguientes modos de envío:

- Modo de envío síncrono
- Modo de envío con memoria intermedia (buffer)
- Modo de envío estándar

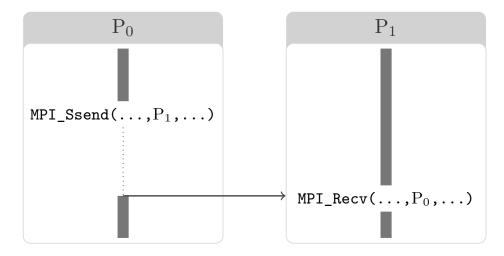
El modo estándar es el más utilizado

El resto de modos pueden ser útiles para obtener mejores prestaciones o mayor robustez

Para cada modo, existen primitivas bloqueantes y no bloqueantes

Modo de Envío Síncrono

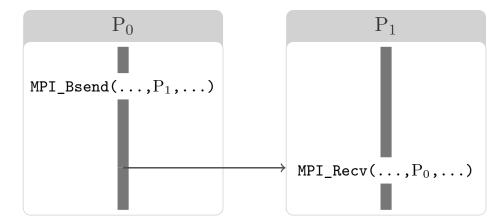
Implementa el modelo de envío con "rendezvous": el emisor se bloquea hasta que el receptor desea recibir el mensaje



■ Ineficiente: el emisor queda bloqueado sin hacer nada útil

Modo de Envío con Buffer

El mensaje se copia a una memoria intermedia y el proceso emisor continúa su ejecución



- Inconvenientes: copia adicional y posibilidad de fallo
- Se puede proporcionar un buffer (MPI_Buffer_attach)

Modo de Envío Estándar

& si no es vector

MPI_Send(buf, count, datatype, dest, tag, comm)

MPI_Send(&variable a enviar, nº de datos a enviar, MPI_tipo_dato, nº de proceso, etiqueta (cualquiera), MPI_COMM_WORLD);

Garantiza el funcionamiento en todo tipo de sistemas ya que evita problemas de almacenamiento

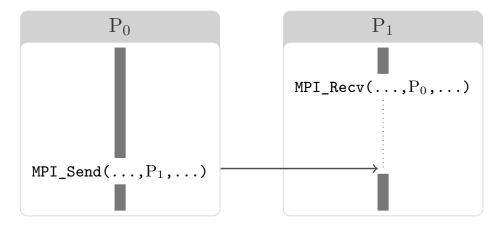
- Los mensajes cortos son enviados generalmente con MPI_Bsend
- Los mensajes largos son enviados generalmente con MPI_Ssend

Recepción Estándar

MPI_Recv(buf, count, datatype, src, tag, comm, stat)

MPI_Recv(&dirección donde se va a almacenar el dato, nº datos a recibir, MPI_tipo_dato, fuente, etqueta_fuente, MPI_COMM_WORLD,&status);

Implementa el modelo de recepción con "rendezvous": el receptor se bloquea hasta que el mensaje llega



■ Ineficiente: el proceso receptor queda bloqueado sin hacer nada útil

Primitivas de Envío No Bloqueantes

```
MPI_Isend(buf, count, datatype, dest, tag, comm, req)
```

Se inicia el envío, pero el emisor no se bloquea

- Tiene un argumento adicional (req)
- Para reutilizar el buffer es necesario asegurarse de que el envío se ha completado

Ejemplo

```
MPI_Isend(A, n, MPI_DOUBLE, dest, tag, comm, &req);
...
/* Comprobar que el envío ha terminado,
   con MPI_Test o MPI_Wait */
A[10] = 2.6;
```

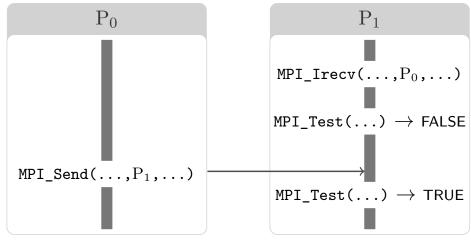
- Solapamiento de comunicación y cálculo sin copia extra
- Inconveniente: programación más difícil

Recepción No Bloqueante

```
MPI_Irecv(buf, count, type, src, tag, comm, req)
```

Se inicia la recepción, pero el receptor no se bloquea

- Se sustituye el argumento stat por req
- Es necesario comprobar después si el mensaje ha llegado



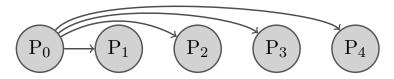
- Ventaja: solapamiento de comunicación y cálculo
- Inconveniente: programación más difícil

Operaciones Combinadas

Realiza una operación de envío y recepción al mismo tiempo (no necesariamente con el mismo proceso)

Realiza una operación de envío y recepción al mismo tiempo sobre la misma variable

Ejemplo – Difusión



Difusión de un valor numérico desde P_0

```
double val;
MPI_Status status;
int p, rank, i;

MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &p);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
if (rank == 0) {
  read_value(&val);    /* valor a difundir */
  for (i=1; i<p; i++)
     MPI_Send(&val,1,MPI_DOUBLE,i,0,MPI_COMM_WORLD);
} else {
  MPI_Recv(&val,1,MPI_DOUBLE,0,0,MPI_COMM_WORLD,&status);
}</pre>
```

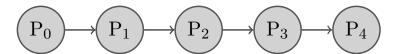
Ejemplo – Desplazamiento en Malla 1-D (1)

Cada proceso ha de enviar su dato al vecino derecho y sustituirlo por el dato que recibe del vecino izquierdo

Desplazamiento en Malla 1-D – versión trivial

```
if (rank == 0) {
   MPI_Send(&val, 1, MPI_DOUBLE, rank+1, 0, comm);
} else if (rank == p-1) {
   MPI_Recv(&val, 1, MPI_DOUBLE, rank-1, 0, comm, &status);
} else {
   MPI_Send(&val, 1, MPI_DOUBLE, rank+1, 0, comm);
   MPI_Recv(&val, 1, MPI_DOUBLE, rank-1, 0, comm, &status);
}
```

Inconveniente: Secuencialización - las comunicaciones se realizan (probablemente) secuencialmente, sin concurrencia



Ejemplo – Desplazamiento en Malla 1-D (2)

En algunos casos, la programación se puede simplificar utilizando procesos nulos

Desplazamiento en Malla 1-D – procesos nulos

```
if (rank == 0) prev = MPI_PROC_NULL;
else prev = rank-1;
if (rank == p-1) next = MPI_PROC_NULL;
else next = rank+1;

MPI_Send(&val, 1, MPI_DOUBLE, next, 0, comm);
MPI_Recv(&val, 1, MPI_DOUBLE, prev, 0, comm, &status);
```

El envío al proceso MPI_PROC_NULL finaliza enseguida; la recepción de un mensaje del proceso MPI_PROC_NULL no recibe nada y finaliza enseguida

Esta versión no resuelve el problema de la secuencialización

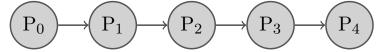
Ejemplo – Desplazamiento en Malla 1-D (3)

Solución a la secuencialización: Protocolo Pares-Impares

Desplazamiento en Malla 1-D – pares-impares

```
if (rank == 0) prev = MPI_PROC_NULL;
else prev = rank-1;
if (rank == p-1) next = MPI_PROC_NULL;
else next = rank+1;

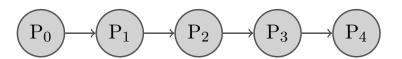
if (rank%2 == 0) {
    MPI_Send(&val, 1, MPI_DOUBLE, next, 0, comm);
    MPI_Recv(&val, 1, MPI_DOUBLE, prev, 0, comm, &status);
} else {
    MPI_Recv(&tmp, 1, MPI_DOUBLE, prev, 0, comm, &status);
    MPI_Send(&val, 1, MPI_DOUBLE, next, 0, comm);
    val = tmp;
}
```



Ejemplo – Desplazamiento en Malla 1-D (4)

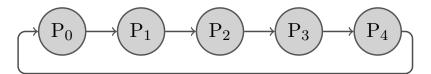
Solución a la secuencialización: Operaciones Combinadas

Desplazamiento en Malla 1-D – sendrecv



Ejemplo – Desplazamiento en Anillo

En el caso del anillo, todos los procesos han de enviar y recibir



Desplazamiento en Anillo – versión trivial

```
if (rank == 0) prev = p-1;
else prev = rank-1;
if (rank == p-1) next = 0;
else next = rank+1;

MPI_Send(&val, 1, MPI_DOUBLE, next, 0, comm);
MPI_Recv(&val, 1, MPI_DOUBLE, prev, 0, comm, &status);
```

Se producirá interbloqueo en el caso de envío síncrono Soluciones: protocolo pares-impares u operaciones combinadas

27

Apartado 3

Comunicación Colectiva

- Sincronización
- Difusión
- Reparto
- Reducción

Operaciones de Comunicación Colectiva

Involucran a todos los procesos de un grupo (comunicador) – todos ellos deben ejecutar la operación

Operaciones disponibles:

- Difusión (*Bcast*)
- Recogida (*Gather*)
- Sincronización (Barrier) Multi-recogida (Allgather)
 - Todos a todos (*Alltoall*)
- Reparto (Scatter) Reducción (Reduce)
 - Prefijación (*Scan*)

Estas operaciones suelen tener como argumento un proceso (root) que realiza un papel especial

Prefijo "All": Todos los procesos reciben el resultado

Sufijo "v": La cantidad de datos en cada proceso es distinta

29

Sincronización

```
MPI Barrier(comm)
```

Operación pura de sincronización

■ Todos los procesos de comm se detienen hasta que todos ellos han invocado esta operación

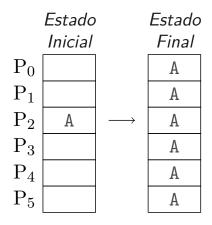
Ejemplo – medición de tiempos

```
MPI_Barrier(comm);
t1 = MPI_Wtime();
/*
MPI_Barrier(comm);
t2 = MPI_Wtime();
if (!rank) printf("Tiempo transcurrido: %f s.\n", t2-t1);
```

Difusión

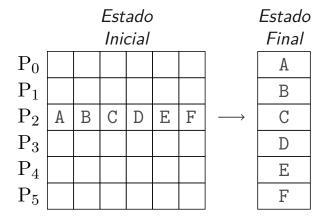
```
MPI_Bcast(buffer, count, datatype, root, comm)
```

El proceso root difunde al resto de procesos el mensaje definido por los 3 primeros argumentos



Reparto

El proceso root distribuye una serie de fragmentos consecutivos del buffer al resto de procesos (incluyendo él mismo)



Versión asimétrica: MPI_Scatterv

Reparto: Ejemplo

El proceso P_0 reparte un vector de 15 elementos (a) entre 3 procesos que reciben los datos en el vector b

Ejemplo de reparto

```
int main(int argc, char *argv[])
{
  int i, myproc;
  int a[15], b[5];

MPI_Init(&argc, &argv);
  MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myproc);
  if (myproc==0) for (i=0;i<15;i++) a[i] = i+1;

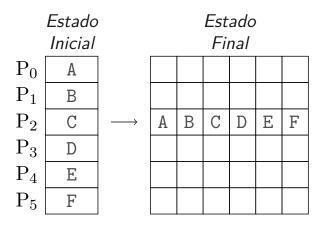
MPI_Scatter(a, 5, MPI_INT, b, 5, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);

MPI_Finalize();
  return 0;
}</pre>
```

Recogida

Para vectores

Es la operación inversa de MPI_Scatter: Cada proceso envía un mensaje a root, el cual lo almacena de forma ordenada de acuerdo al índice del proceso en el buffer de recepción



Versión asimétrica: MPI_Gatherv

Multi-Recogida

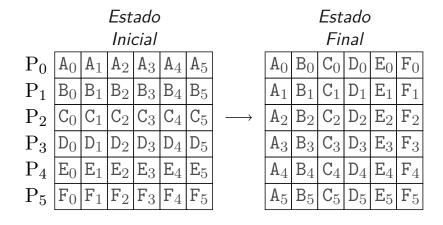
Similar a la operación MPI_Gather, pero todos los procesos obtienen el resultado

Estado			Estado					
Inicial			Final					
P_0	A		A	В	С	D	Ε	F
P_1	В		Α	В	С	D	Ε	F
P_2	С	\longrightarrow	A	В	C	D	E	F
P_3	D		Α	В	C	D	E	F
P_4	E		Α	В	С	D	Ε	F
P_5	F		A	В	C	D	E	F

Versión asimétrica: MPI_Allgatherv

Todos a Todos

Es una extensión de la operación MPI_Allgather, cada proceso envía unos datos distintos y recibe datos del resto



Versión asimétrica: MPI_Alltoallv

Reducción

Para escalares

Similar a MPI_Gather, pero en lugar de concatenación, se realiza una operación aritmética o lógica (suma, max, and, ..., o definida por el usuario)

El resultado final se devuelve en el proceso root

Estado			Estado					
	Inicial		Final					
P_0	A							
P_1	В							
P_2	С	\longrightarrow	A+B+C+D+E+F					
P_3	D							
P_4	Ε							
P_5	F							

Multi-Reducción

```
MPI_Allreduce(sendbuf, recvbuf, count, type, op, comm)
```

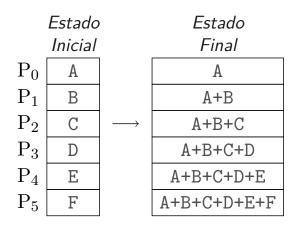
Extensión de MPI Reduce en que todos reciben el resultado

Producto escalar de vectores

Prefijación

```
MPI_Scan(sendbuf, recvbuf, count, datatype, op, comm)
```

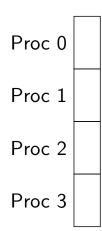
Extensión de las operaciones de reducción en que cada proceso recibe el resultado del procesamiento de los elementos de los procesos desde el 0 hasta él mismo



39

Ejemplo de Prefijación

Dado un vector de longitud N, distribuido entre los procesos, donde cada proceso tiene $n_{\rm local}$ elementos consecutivos del vector, se quiere obtener la posición inicial del subvector local



Cálculo del índice inicial de un vector paralelo

```
int rstart, nlocal, N;
calcula_nlocal(N,&nlocal);  /* por ejemplo, nlocal=N/p */
MPI_Scan(&nlocal,&rstart,1,MPI_INT,MPI_SUM,comm);
rstart -= nlocal;
```

Apartado 4

Otras Funcionalidades

■ Tipos de Datos Derivados

Tipos de Datos Básicos

Los tipos de datos básicos en lenguaje C son los siguientes:

MPI_CHAR signed char MPI_SHORT signed short int MPI_INT signed int MPI_LONG signed long int MPI_UNSIGNED_CHAR unsigned char MPI_UNSIGNED_SHORT unsigned short int MPI_UNSIGNED unsigned int MPI_UNSIGNED_LONG unsigned long int MPI_FLOAT float MPI_DOUBLE double MPI_LONG_DOUBLE long double

- Para Fortran existen definiciones similares
- Además de los anteriores, están los tipos especiales MPI_BYTE y MPI_PACKED

Datos Múltiples

Se permite el envío/recepción de múltiples datos:

- El emisor indica el número de datos a enviar en el argumento count
- El mensaje lo componen los count elementos contiguos en memoria
- En el receptor, el argumento count indica el tamaño del buffer para saber el tamaño del mensaje:

Este sistema no sirve para:

- Componer un mensaje con varios datos de diferente tipo
- Enviar datos del mismo tipo pero que no estén contiguos en memoria

Tipos de Datos Derivados

En MPI se permite definir tipos nuevos a partir de otros tipos

El funcionamiento se basa en las siguientes fases:

- I El programador define el nuevo tipo, indicando
 - Los tipos de los diferentes elementos que lo componen
 - El número de elementos de cada tipo
 - Los desplazamientos relativos de cada elemento
- Se registra como un nuevo tipo de datos MPI (commit)
- A partir de entonces, se puede usar para crear mensajes como si fuera un tipo de datos básico
- Cuando no se va a usar más, el tipo se destruye (free)

Ventajas:

- Simplifica la programación cuando se repite muchas veces
- No hay copia intermedia, se compacta sólo en el momento del envío

Tipos de Datos Derivados Regulares

```
MPI_Type_vector(count, length, stride, type, newtype)
```

Crea un tipo de datos homogéneo y regular a partir de elementos de un *array* equiespaciados

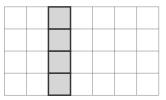
- De cuántos bloques se compone (count)
- De qué longitud son los bloques (length)
- 3 Qué separación hay entre un elemento de un bloque y el mismo elemento del siguiente bloque (stride)
- 4 De qué tipo son los elementos individuales (type)

Constructores relacionados:

- MPI_Type_contiguous: elementos contiguos
- MPI_Type_indexed: longitud y desplazamiento variable

Tipos de Datos Derivados Regulares: Ejemplo

Queremos enviar una *columna* de una matriz A[4][7]



En C, los arrays bidimensionales se almacenan por filas



Tipos de Datos Derivados Irregulares

```
MPI_Type_struct(count, lens, displs, types, newtype)
```

Crea un tipo de datos heterogéneo (p.e. un struct de C)

```
struct {
  char c[5];
  double x,y,z;
} miestruc;

MPI_Datatype types[2] = {MPI_CHAR,MPI_DOUBLE}, newtype;
int lengths[2] = { 5, 1 }; /* solo queremos enviar c y z */
MPI_Aint ad1,ad2,ad3,displs[2];

MPI_Get_address(&miestruc, &ad1);
MPI_Get_address(&miestruc.c[0], &ad2);
MPI_Get_address(&miestruc.z, &ad3);
displs[0] = ad2 - ad1;
displs[1] = ad3 - ad1;
MPI_Type_struct(2, lengths, displs, types, &newtype);
MPI_Type_commit(&newtype);
```