### **Índice General**

- 1. Introducción e instalación.
- 2. Comunicación punto a punto bloqueante.
- 3. Comunicación punto a punto no bloqueante.
- 4. Llamadas colectivas.
  - Barrier, Broadcast, gather, scatter.
- 5. Llamadas colectivas.
  - Todos con todos, reduction.
- 6. Tipos de datos / Comunicadores.



#### 4. Llamadas colectivas

- 1. Introducción.
- 2. Sincronización (barreras).
- 3. Difusión (Broadcast).
- 4. Recolección (Gather).
- 5. Dispersión (Scatter).
- 6. Todos a todos (all to all).
- 7. Reducción (Reduction).



#### 4.1 Introducción

- Una comunicación puede involucrar a varios procesos dentro de un comunicador. Esto se puede realizar con una serie de comunicaciones punto a punto o con una llamada colectiva.
- Se suele hacer con la última por dos razones:
  - Comodidad.
  - Rendimiento. La comunicación colectiva está optimizada en las implementaciones de MPI.
- Al contrario de cómo se podría pensar, todos los procesos involucrados en una comunicación colectiva hacen la misma llamada, ya sean emisores o receptores (ver más adelante\*).



#### 4.1 Introducción

- Simplificaciones en las llamadas colectivas:
  - La cantidad de datos que se envía, es la misma que se recibe.
  - Las comunicaciones son bloqueantes.
  - Por consistencia, los argumentos en las llamadas son los mismos que en las punto a punto, salvo que se prescinde de la etiqueta.
  - Sólo existe un modo de comunicación, la llamada puede terminar cuando su participación en la comunicación global haya terminado. Es decir, cuando se pueda usar el buffer utilizado por otra llamada, sería análogo al modo básico.
  - Cualquier otro comportamiento no será portable.



## 4.2 Sincronización (barreras)

- La operación de sincronización o barrera no implica comunicación (transmisión de datos), sólo bloqueará a los procesos del comunicador hasta que todos hayan pasado por la llamada.
  - int MPI Barrier (MPI Comm comm);
- Suele emplearse para terminar una etapa y asegurarse de que todos los procesos empiecen la siguiente al mismo tiempo.
- Análogo a las señales o las barrier de pthreads...
- ¿Existen las barreras no bloqueantes?

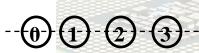


**(**0)

3

) (1)

BARRERA

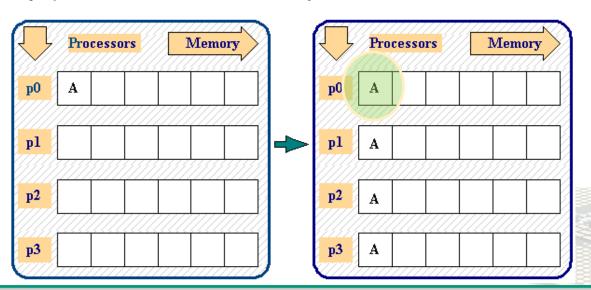


BARRERA



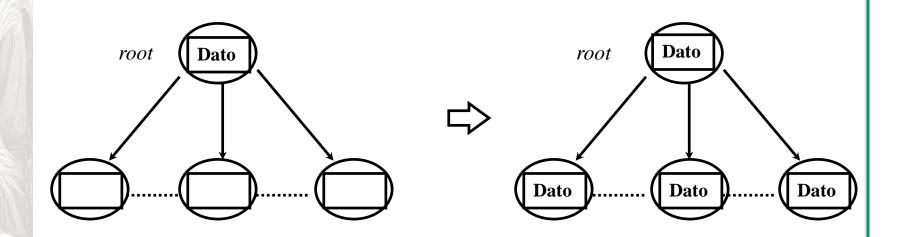
# 4.3 Difusión (broadcast)

- Es la comunicación colectiva más sencilla, un proceso raíz manda un mensaje a un grupo de procesos definido por el comunicador.
- Peculiaridad\*: Todos los procesos utilizan la misma función, indicando quien es el proceso raíz (el que emite el mensaje) e indirectamente quien lo va a recibir.





### 4.3 Difusión (broadcast)



- Todos los procesos deben poner el mismo root.
  - int MPI\_Bcast(void\* buffer, int count, MPI\_Datatype datatype, int root, MPI Comm comm);



## 4.3 Difusión (broadcast)

• Ejemplo de broadcast, se transmiten 1 entero, el root es la tarea 1:

Broadcasts a message to all other processes of that group

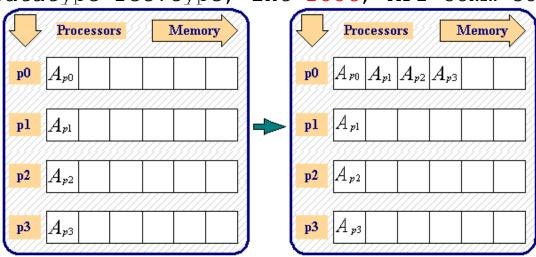


#### **Práctica 3**

- Práctica 6: Uso de la difusión y las barreras. Repartiendo datos de entrada
  - En un programa se toma un de clado en el proceso raíz. Ese dato es trapero la problema. Esta con como de clado en el proceso pintere de como d
  - B. parrera?
  - c. O mema de los trapezoides para que hagan un bi ast de los datos de entrada.
  - ¿Podemos hacer el scanf en todos los procesos?



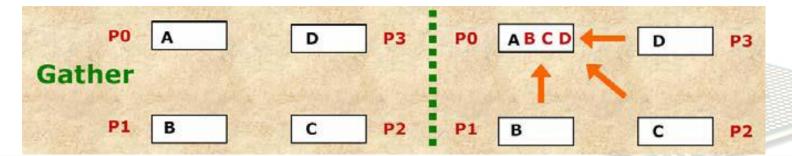
- Cuando tenemos un proceso raíz que recoge datos de los otros procesos.
- Todos los procesos contribuyen con la misma cantidad de datos.
- Se necesitan dos buffers distintos (de envío y recepción más grande para el root):
  - int MPI\_Gather(void\* sendbuf, int sendcount, MPI\_Datatype sendtype, void\* recvbuf, int recvcount, MPI Datatype recvtype, int root, MPI Comm comm);





Ejemplo de gather, se transmiten 100 enteros:

```
misma llamada, pero
                                             cada uno tiene una
MPI Comm comm;
int gsize, sendarray[100];
                                           función. De hecho sólo
int root, myrank, *rbuf;
                                           el raíz tiene definido el
                                           buffer de recepción. Se
MPI Comm rank (comm, &myrank);
                                             ponen los datos a
if ( myrank == root)
                                           recibir de cada proceso,
                                                NO el total.
   MPI Comm size (comm, &qsize);
   rbuf = (int *)malloc(gsize*100*sizeof(int));
MPI Gather (sendarray, 100, MPI INT, rbuf, 100, MPI INT,
   root, comm);
```





¡Ojo! Todos hacen la

- Una versión más compleja de gather es gatherv que permite enviar distintas cantidades de datos y colocar los datos en el raíz con desplazamientos.
  - int MPI\_Gatherv(void\* sendbuf, int sendcount, MPI\_Datatype sendtype, void\* recvbuf, int \*recvcounts, int \*displs, MPI\_Datatype recvtype, int root, MPI\_Comm comm);
- Esto se hace a través de dos arrays (vectores):
  - Recvcounts: Array de números de datos que se han enviado.
  - Displs: Array de desplazamientos en root en tipo de dato, no en bytes.



• Ejemplo de gather variable, se transmiten 100 enteros con el mismo desplazamiento:

```
MPI Comm comm;
int gsize, sendarray[100];
int root, *rbuf, stride = lo que sea > 100;
int *displs,i,*rcounts;
                                                        Solo el raíz lo
MPI Comm size (comm, &gsize);
                                                      necesita (con if)
rbuf = (int*)malloc(gsize*stride*sizeof(int));
rcounts = (int *)malloc(gsize*sizeof(int));
displs = (int *)malloc(gsize*sizeof(int));
for (i=0; i<qsize; ++i) {
   displs[i] = i*stride;
   rcounts[i] = 100;
MPI Gatherv (sendarray, 100, MPI INT, rbuf, rcounts, displs, MPI INT,
root, comm);
                                                          all processes
                                I00
                                                           at root
                                stride
                        rbuf
```



#### Práctica 3

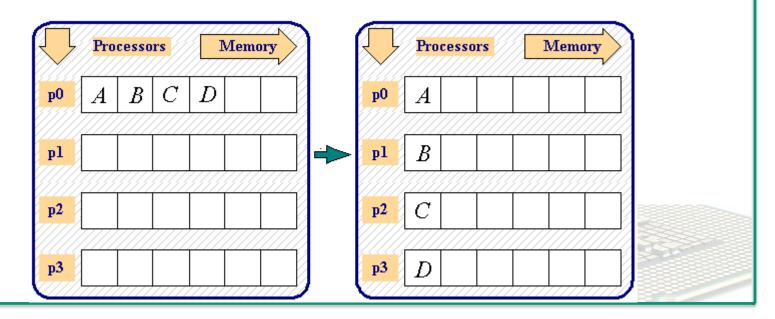
hola\_sec.c

- Práctica 7: Uso de la recolección. Como divido datos.
  - A. Adapta el programa "hola mundo" para que todo los procesos menos el raíz construyan su mensaje y lo en construyan su mensaj
  - Realiza un programa vector utilizar como sus índices. Comprueba con el secuencial.
  - c. La solución estaría repartida entre los procesos. ¿qué haríamos para tenerla en un proceso?

producto\_sec.c



- Es la operación inversa a gather, ahora el raíz es el que envía datos que se reparten en partes iguales a los otros procesos.
  - int MPI\_Scatter(void\* sendbuf, int sendcount, MPI\_Datatype sendtype, void\* recvbuf, int recvcount, MPI\_Datatype recvtype, int root, MPI\_Comm comm);

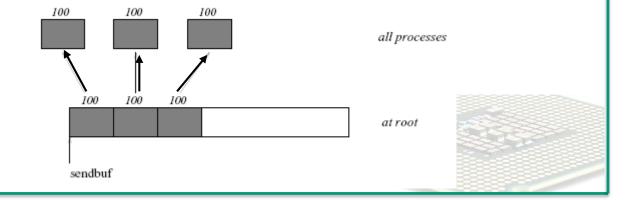




Ejemplo de scatter, se transmiten 100 enteros:

```
MPI_Comm comm;
int gsize, *sendbuf;
int root, rbuf[100];
...
if ( myrank == root)
{
    MPI_Comm_size( comm, &gsize);
    sendbuf = (int *)malloc(gsize*100*sizeof(int));
}
...
MPI_Scatter( sendbuf, 100, MPI_INT, rbuf, 100, MPI_INT, root, comm);
...
```

¡Ojo! Todos hacen la misma llamada, pero cada uno tiene una función. De hecho sólo el raíz tiene definido el buffer de envío.





- De la misma forma que con gather existe una forma más compleja para diferentes tamaños de datos la scattery:
  - int MPI\_Scatterv(void\* sendbuf, int
     \*sendcounts, int \*displs, MPI\_Datatype
     sendtype, void\* recvbuf, int recvcount,
     MPI\_Datatype recvtype, int root, MPI\_Comm
     comm);
- Se hace a través de dos arrays:
  - Sendcounts: array de número de datos a enviar a cada proceso.
  - Displs: Desplazamientos para enviar esos datos.



Ejemplo de scatter variable, se transmiten 100 enteros con el mismo desplazamiento:

```
MPI Comm comm;
int qsize, *sendbuf;
int root, rbuf[100], i, *displs, *scounts, stride=algo>100;
MPI Comm size (comm, &gsize);
                                                                 Solo el raíz lo
sendbuf = (int *)malloc(gsize*stride*sizeof(int));
                                                                necesita (con if)
displs = (int *)malloc(gsize*sizeof(int));
scounts = (int *)malloc(gsize*sizeof(int));
for (i=0; i<qsize; ++i)
   displs[i] = i*stride;
   scounts[i] = 100;
MPI Scatterv( sendbuf, scounts, displs, MPI INT, rbuf, 100, MPI INT,
root, comm);
                       I00
                                                           all processes
                                                           at root
                                 stride
                         sendbuf
```



### **Práctica 3**

Práctica 8: Uso de la dispersión. Repartiendo datos de entrada.

A. Se te da un programa secuencial que escribe 100 dobles en un fichero cuyo nombre se pasa como argumento nás se comprueba el resultado.

Realiza un programe de la raíz toma los datos de ese ficheral y los reparte (scatter) y los reparte (scatter) divisor de 100), que los pintarán

fiche.c

