### Concurrencia y Paralelismo

### Clase 8



# Facultad de Informática UNLP

#### Links al archivo con audio

La teoría con los audios está en formato MP4. Debe descargar los archivos comprimidos de los siguientes links:

Librería para Pasaje de Mensajes (MPI):
 <a href="https://drive.google.com/uc?id=1tlOM5BaPD2KSlRIUVYWnwO-8SDqLPlE8&export=download">https://drive.google.com/uc?id=1tlOM5BaPD2KSlRIUVYWnwO-8SDqLPlE8&export=download</a>



### Operaciones Send y Receive

> Los prototipos de las operaciones son:

```
Send (void *sendbuf, int nelems, int dest)
```

Receive (void \*recvbuf, int nelems, int source)

> Ejemplo:

```
P1
a = 100; receive(&a, 1, 0)
send(&a, 1, 1); printf("%d\n", a);
a = 0;
```

- La semántica del SEND requiere que en P1 quede el valor 100 (no 0).
- Diferentes protocolos para Send y Receive.

### Send y Receive bloqueante

- Para asegurar la semántica del SEND → no devolver el control del Send hasta que el dato a trasmitir esté seguro (Send bloqueante).
- ➤ Ociosidad del proceso.
- > Hay dos posibilidades:
  - Send/Receive bloqueantes sin buffering.
  - Send/Receive bloqueantes con buffering.

### Send y Receive no bloqueante

- Para evitar overhead (ociosidad o manejo de buffer) se devuelve el control de la operación inmediatamente.
- ➤ Requiere un posterior chequeo para asegurarse la finalización de la comunicación.
- Deja en manos del programador asegurar la semántica del SEND.
- Hay dos posibilidades:
  - Send/Receive no bloqueantes sin buffering.
  - Send/Receive no bloqueantes con buffering.

### **MPI**

Message Passing Interface

### Librería MPI (Interfaz de Pasaje de Mensajes)

- Existen numerosas librerías para pasaje de mensaje (no compatibles).
- MPI define una librería estándar que puede ser empleada desde C o Fortran (y potencialmente desde otros lenguajes).
- El estándar MPI define la sintaxis y la semántica de más de 125 rutinas.
- ➤ Hay implementaciones de MPI de la mayoría de los proveedores de hardware.
- Modelo SPMD.
- Todas las rutinas, tipos de datos y constantes en MPI tienen el prefijo "MPI\_". El código de retorno para operaciones terminadas exitosamente es MPI\_SUCCESS.
- ➤ Básicamente con 6 rutinas podemos escribir programas paralelos basados en pasaje de mensajes: MPI\_Init, MPI\_Finalize, MPI\_Comm\_size, MPI\_Comm\_rank, MPI\_Send y MPI\_Recv.

### Librería MPI - Inicio y finalización de MPI

> MPI\_Init: se invoca en todos los procesos antes que cualquier otro llamado a rutinas MPI. Sirve para inicializar el entorno MPI.

MPI\_Init (int \*argc, char \*\*argv)

Algunas implementaciones de MPI requieren argc y argv para inicializar el entorno

➤ MPI\_Finalize: se invoca en todos los procesos como último llamado a rutinas MPI. Sirve para cerrar el entorno MPI.

MPI\_Finalize ()

#### Librería MPI - Comunicadores

- > Un comunicador define el dominio de comunicación.
- > Cada proceso puede pertenecer a muchos comunicadores.
- Existe un comunicador que incluye a todos los procesos de la aplicación MPI\_COMM\_WORLD.
- ➤ Son variables del tipo MPI\_Comm → almacena información sobre que procesos pertenecen a él.
- En cada operación de transferencia se debe indicar el comunicador sobre el que se va a realizar.

### Librería MPI - Adquisición de Información

▶ MPI\_Comm\_size: indica la cantidad de procesos en el comunicador.
 MPI\_Comm\_size (MPI\_Comm comunicador, int \*cantidad).

➤ MPI\_Comm\_rank: indica el "rank" (identificador) del proceso dentro de ese comunicador.

MPI\_Comm\_rank (MPI\_Comm comunicador, int \*rank)

- rank es un valor entre [0..cantidad]
- Cada proceso puede tener un rank diferente en cada comunicador.

```
EJEMPLO: #include <mpi.h>

main(int argc, char *argv[])
{    int cantidad, identificador;

MPI_Init(&argc, &argv);
    MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &cantidad);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &identificador);
    printf("Soy %d de %d \n", identificador, cantidad);
    MPI_Finalize();
}
```

### Librería MPI - Tipos de Datos para las comunicaciones

Tipo de Datos MPI	Tipo de Datos C
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
MPI_BYTE	
MPI_PACKED	

### Librería MPI - Comunicación punto a punto

- ➤ Diferentes protocolos para Send.
  - Send bloqueantes con buffering (Bsend).
  - Send bloqueantes sin buffering (Ssend).
  - Send no bloqueantes (Isend).
- ➤ Diferentes protocolos para Recv.
  - Recv bloqueantes (Recv).
  - Recv no bloqueantes (Irecv).

➤ MPI\_Send, MPI\_Ssend, MPI\_Bsend: rutina básica para enviar datos a otro proceso.

MPI\_Send (void \*buf, int cantidad, MPI\_Datatype tipoDato, int destino, int tag, MPI\_Comm comunicador)

- Valor de Tag entre [0..MPI\_TAG\_UB].
- ➤ MPI\_Recv: rutina básica para recibir datos a otro proceso.

MPI\_Recv (void \*buf, int cantidad, MPI\_Datatype tipoDato, int origen, int tag, MPI\_Comm comunicador, MPI\_Status \*estado)

- Comodines MPI\_ANY\_SOURCE y MPI\_ANY\_TAG.\_\_
- Estructura MPI\_Status

• MPI\_Get\_count para obtener la cantidad de elementos recibidos MPI\_Get\_count(MPI\_Status \*estado, MPI\_Datatype tipoDato, int \*cantidad)

### Ejemplo

Dos procesos intercambian valores (14 y 25). Solución empleando MPI:

```
# include <mpi.h>
main (INT argc, CHAR *argv []) {
   INT id, idAux;
   INT longitud=1;
   INT valor, otroValor;
   MPI_status estado;
   MPI_Init (&argc, &argv);
   MPI Comm Rank (MPI COMM WORLD, &id);
   IF (id == 0) { idAux = 1; valor = 14;}
   ELSE { idAux = 0; valor = 25; }
   MPI_send (&valor, longitud, MPI_INT, idAux, 1, MPI_COMM_WORLD);
   MPI_recv (&otroValor, 1, MPI_INT, idAux, 1, MPI_COMM_WORLD, &estado);
    printf ("process %d received a %d\n", id, otroValor);
   MPI_Finalize();
```

### Ejemplo

En este caso resolvemos el mismo ejercicio pero para que no haya Deadlock si el Send actúa como Ssend.

```
# include <mpi.h>
main (INT argc, CHAR *argv []) {
   INT id;
   INT valor, otroValor;
   MPI_status estado;
   MPI_Init (&argc, &argv);
   MPI Comm Rank (MPI COMM WORLD, &id);
   IF (id == 0) { valor = 14;
                 MPI send (&valor, 1, MPI INT, 1, 1, MPI COMM WORLD);
                 MPI recv (&otroValor, 1, MPI INT, 1, 1, MPI OMM WORLD, &estado);
   ELSE \{ valor = 25; \}
           MPI recv (&otroValor, 1, MPI INT, 0, 1, MPI COMM WORLD, &estado);
           MPI_send (&valor, 1, MPI_INT, 0, 1, MPI_COMM_WORLD);
   printf ("process %d received a %d\n", id, otroValor);
   MPI_Finalize ();
```

Comienzan la operación de comunicación e inmediatamente devuelven el control (no se asegura que la comunicación finalice correctamente).

MPI\_Isend (void \*buf, int cantidad, MPI\_Datatype tipoDato, int destino, int tag, MPI\_Comm comunicador, MPI\_Request \*solicitud)

MPI\_Irecv (void \*buf, int cantidad, MPI\_Datatype tipoDato, int origen, int tag, MPI\_Comm comunicador, MPI\_Request \*solicitud)

MPI\_Test: testea si la operación de comunicación finalizó.

MPI\_Test (MPI\_Request \*solicitud, int \*flag, MPI\_Status \*estado)

➤ MPI\_Wait: bloquea al proceso hasta que finaliza la operación.

MPI\_Wait (MPI\_Request \*solicitud, MPI\_Status \*estado)

Este tipo de comunicación permite solapar computo con comunicación. Evita overhead de manejo de buffer. Deja en manos del programador asegurar que se realice la comunicación correctamente.

#### Código usando comunicación bloqueante

```
EJEMPLO: main (int argc, char *argv[])
          { int cant, id, *dato, i;
             MPI Status estado;
             dato = (int *) malloc (100 * sizeof(int));
             MPI Init(&argc, &argv);
             MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &id);
             if (id == 0)
               { cant = atoi(argv[1]) %100;
                 MPI Send(dato, cant, MPI INT, 1, 1, MPI COMM WORLD);
                 for (i=0; i < 100; i++) dato[i]=0;
             else
                { MPI Recv(dato, 100, MPI INT, 0, 1, MPI COMM WORLD, &estado);
                 MPI Get count (&estado, MPI INT, &cant);
                 //PROCESA LOS DATOS;
             MPI Finalize;
```

Para usar comunicación NO bloqueante (¿alcanza con cambiar el Send por Isend?)

#### Código anterior usando comunicación no bloqueante

```
EJEMPLO: main (int argc, char *argv[])
          { int cant, id, *dato, i;
             MPI Status estado;
             MPI Request req;
             dato = (int *) malloc (100 * sizeof(int));
             MPI Init(&argc, &argv);
             MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &id);
             if (id == 0)
               { cant = atoi(argv[1]);
                 //INICIALIZA dato
                 MPI Isend(dato, cant, MPI INT, 1, 1, MPI COMM WORLD, &req);
                 //TRABAJA
                 MPI Wait (&req, &estado);
                 for (i=0; i < 100; i++) dato[i]=0;
             else
                { MPI Recv(dato, 100, MPI INT, 0, 1, MPI COMM WORLD, &estado);
                 MPI Get count (&estado, MPI INT, &cant);
                 //PROCESA LOS DATOS;
               };
             MPI Finalize;
```

```
EJEMPLO: main (int argc, char *argv[])
          { int id, *dato, i, flag;
             MPI Status estado;
             MPI Request req;
             dato = (int *) malloc (100 * sizeof(int));
             MPI Init (&argc, &argv);
             MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &id);
             if (id == 0)
               { //INICIALIZA dato
                 MPI Send(dato,cant,MPI INT,1,1,MPI COMM WORLD);
             else
               { MPI Irecv(dato, 100, MPI INT, 0, 1, MPI COMM WORLD , & req);
                 MPI Test(&req, &flag, &estado);
                 while (!flag)
                   { //Trabaja mientras espera
                     MPI Test(&req, &flag, &estado);
                   };
                 //PROCESA LOS DATOS;
               };
             MPI Finalize;
```

### Librería MPI – Consulta de mensajes pendientes

- Información de un mensaje antes de hacer el Recv (Origen, Cantidad de elementos, Tag).
- ➤ MPI\_Probe: bloquea el proceso hasta que llegue un mensaje que cumpla con el origen y el tag.

MPI\_Probe (int origen, int tag, MPI\_Comm comunicador, MPI\_Status \*estado)

➤ MPI\_Iprobe: cheqea por el arribo de un mensaje que cumpla con el origen y tag.

MPI\_Iprobe (int origen, int tag, MPI\_Comm comunicador, int \*flag, MPI\_Status \*estado)

Comodines en Origen y Tag.

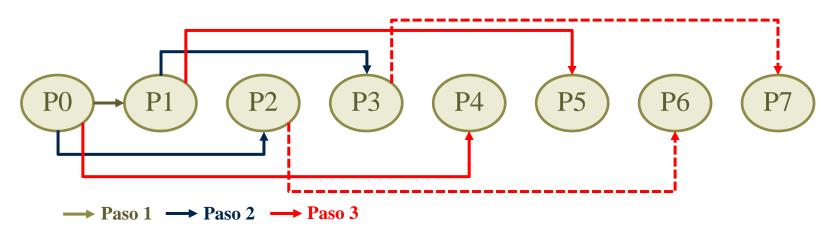
¿Cuando y porque usar cada uno?

### Librería MPI - Comunicaciones Colectivas

MPI provee un conjunto de funciones para realizar operaciones colectivas, sobre un grupo de procesos asociado con un comunicador. Todos los procesos del comunicador deben llamar a la rutina colectiva:

- MPI\_Barrier
- MPI\_Bcast
- ➤ MPI\_Scatter MPI\_Scatterv
- ➤ MPI\_Gather MPI\_Gatherv
- MPI\_Reduce
- > Otras...

#### Ventajas del uso de comunicaciones colectivas.



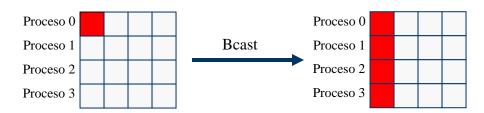
#### Librería MPI - Comunicaciones Colectivas

Sincronización en una barrera.

MPI\_Barrier(MPI\_Comm comunicador)

➤ Broadcast: un proceso envía el mismo mensaje a todos los otros procesos (incluso a él) del comunicador.

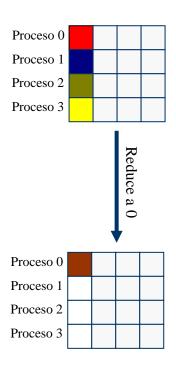
MPI\_Bcast (void \*buf, int cantidad, MPI\_Datatype tipoDato, int origen, MPI\_Comm comunicador)



### Librería MPI - Comunicaciones Colectivas (cont.)

Reducción de todos a uno: combina los elementos enviados por cada uno de los procesos (inclusive el destino) aplicando una cierta operación.

MPI\_Reduce (void \*sendbuf, void \*recvbuf, int cantidad, MPI\_Datatype tipoDato, MPI\_Op operación, int destino , MPI\_Comm comunicador)



Operation	Meaning	Datatypes
MPI_MAX	Maximum	C integers and floating point
MPI_MIN	Minimum	C integers and floating point
MPI_SUM	Sum	C integers and floating point
MPI_PROD	Product	C integers and floating point
MPI_LAND	Logical AND	C integers
MPI_BAND	Bit-wise AND	C integers and byte
MPI_LOR	Logical OR	C integers
MPI_BOR	Bit-wise OR	C integers and byte
MPI_LXOR	Logical XOR	C integers
MPI_BXOR	Bit-wise XOR	C integers and byte
MPI_MAXLOC	max-min value-location	Data-pairs
MPI_MINLOC	min-min value-location	Data-pairs

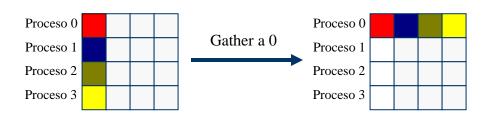
### Librería MPI - Comunicaciones Colectivas (cont.)

- Cather: recolecta el vector de datos de todos los procesos (inclusive el destino) y los concatena en orden para dejar el resultado en un único proceso.
  - Todos los vectores tienen igual tamaño.

MPI\_Gather (void \*sendbuf, int cantEnvio, MPI\_Datatype tipoDatoEnvio, void\*recvbuf, int cantRec, MPI\_Datatype tipoDatoRec, int destino, MPI\_Comm comunicador)

Los vectores pueden tener diferente tamaño.

MPI\_Gatherv (void \*sendbuf, int cantEnvio, MPI\_Datatype tipoDatoEnvio, void\*recvbuf, int \*cantsRec, int \*desplazamientos, MPI\_Datatype tipoDatoRec, int destino, MPI\_Comm comunicador)



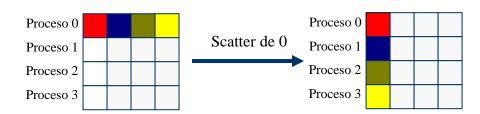
### Librería MPI - Comunicaciones Colectivas (cont.)

- Scatter: reparte un vector de datos entre todos los procesos (inclusive el mismo dueño del vector).
  - Reparte en forma equitativa (a todos la misma cantidad).

MPI\_Scatter (void \*sendbuf, int cantEnvio, MPI\_Datatype tipoDatoEnvio, void\*recvbuf, int cantRec, MPI\_Datatype tipoDatoRec, int origen, MPI\_Comm comunicador)

Puede darle a cada proceso diferente cantidad de elementos.

MPI\_Scatterv (void \*sendbuf, int \*cantsEnvio, int \*desplazamientos, MPI\_Datatype tipoDatoEnvio, void\*recvbuf, int cantRec, MPI\_Datatype tipoDatoRec, int origen, MPI\_Comm comunicador)



#### Minimizando los overheads de comunicación.

- Maximizar la localidad de datos.
- Minimizar el volumen de intercambio de datos.
- Minimizar la cantidad de comunicaciones.
- Considerar el costo de cada bloque de datos intercambiado.
- Replicar datos cuando sea conveniente.
- Lograr el overlapping de cómputo (procesamiento) y comunicaciones.
- > En lo posible usar comunicaciones asincrónicas.
- Usar comunicaciones colectivas en lugar de punto a punto