El1024/MT1024 "Programación Concurrente y Paralela"	2023–24	Entregable
Nombre y apellidos (1): .Adrian Blanco Tena		para Laboratorio
Nombre y apellidos (2): .Raul Georgian Pantazi		
Tiempo empleado para tareas en casa en formato h:mm (obligatorio):1:0	la08_g	

## Tema 10. Programación de Multicomputadores o MMD

## Tema 11. Comunicaciones Punto a Punto en MPI

1 El siguiente código inicializa MPI, obtiene el número de procesos activos (numProcs) y el identificador del proceso (mild), tras lo cual imprime estas dos informaciones y finaliza MPI. #include <stdio.h> // Definicion de rutinas para E/S #include <mpi.h> // Definicion de rutinas de MPI // Programa principal int main(int argc, char \*argv[]) // Declaracion de variables int mild, numProcs; // Inicializacion de MPI MPI\_Init(&argc, &argv); // Obtiene el numero de procesos en ejecucion MPI\_Comm\_size(MPLCOMM\_WORLD, &numProcs); // Obtiene el numero de procesos en ejecucion // Obtiene el identificador del proceso MPI\_Comm\_rank(MPLCOMM\_WORLD, &mild); // Obtiene el identificador del proceso — PARTE CENTRAL DEL CODIGO (INICIO) — // Impresion de un mensaje en el terminal printf("Hola, soy el proceso %d de %d\n", mild, numProcs); // ——— PARTE CENTRAL DEL CODIGO (FINAL) – // Finalizacion de MPI MPI\_Finalize(); return 0;

Para poder probar este código, primero hay que compilarlo y luego ejecutarlo, utilizando los siguientes comandos:

```
mpicc -o hola hola.c; mpirun -np 4 ./hola
```

Si se ejecuta varias veces el código, ¿tiene siempre el mismo comportamiento? ¿Por qué?

Si se ejecuta varias veces el código, no tiene siempre el mismo comportamiento, porque el orden en que se imprimen los mensajes puede variar según la disponibilidad de los recursos y el planificador del sistema operativo. Sin embargo, el resultado final es el mismo, es decir, se imprime un mensaje por cada proceso indicando su identificador y el número total de procesos.

2 Realiza las siguientes tar
------------------------------

2.1) Escribe un programa en MPI en el que el proceso 0 lea un valor del teclado y lo almacene

en la variable n. Una vez el proceso 0 haya leído del teclado el valor, todos los procesos deberán imprimir el contenido de la variable n. Es decir, cada proceso debe imprimir en una misma línea su identificador y el contenido de la variable n, tal y como sigue: Proceso  $\langle i \rangle$  con n =  $\langle n \rangle$ Escribe a continuación únicamente la parte central del código. // Declaración e inicialización de la variable n..... // El proceso 0 lee un valor del teclado y lo almacena en n if (mild == 0) { 'printf("Introduzca un valor para n: "); ''scanf("%d", '&n); ' // Todos los procesos imprimen el contenido de n printf("Proceso %d con n = %d\n", mild, n); 2.2) ¿Todos los procesos tienen el valor leído por el proceso 0 en sus variables n? ¿Por qué?

No, todos los procesos no tienen el valor leído por el proceso 0 en sus variables n, porque la variable n es local a cada proceso y no se ha comunicado entre ellos. Por lo tanto, solo el proceso 0 tendrá el valor introducido por el usuario, mientras que el resto de procesos tendrán el valor inicial de 0.

2.3) Modifica el anterior programa para que una vez el proceso 0 haya leído el número, lo envíe él mismo al resto de procesos. Para ello deberá utilizar operaciones de comunicación punto a punto, enviando el contenido de la variable n al proceso 1, en primer lugar, luego al proceso 2, y continuando con el resto.

Así, tras esta fase de comunicaciones, todos los procesos deberían tener el valor leído por el proceso 0 en la variable n. Finalmente, cada proceso debe imprimir en una misma línea su identificador y el contenido de n, tal y como se comentó con anterioridad.

Escribe a continuación únicamente la parte central del código.

// Declaración e ir int n = 0;	nicialización de la variable n · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
<pre>if (mild == 0) {   printf("Introduzc</pre>	e un valor del teclado y lo almacena en n a un valor para n: ");
scanf("%d", &n); }	,
	vía.el valor de n al resto de procesos usando comunicaciones punto a punto
if (mild == 0) {	December 1: 1) f
for (int $i = 1$ ; $i < i$ MPI_Send(&n,	numProcs; i++) { 1, MPI_INT, i, 0, MPI_COMM_WORLD); // Envía n al proceso i con etiqueta 0
}	
}	
// =1	
	cesos.reciben el.valor.de.n.del proceso.0.usando.comunicaciones.punto.a.punto
if (mild != 0) {    MPI_Recv(&n, 1    etiqueta 0	, MPI_INT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE); // Recibe n del proceso 0 con
}	
	esos imprimen el contenido de n

2.4) ¿Todos los procesos tienen el valor leído por el proceso 0 en sus variables n? ¿Por qué?

Sí, todos los procesos tienen el valor leído por el proceso 0 en sus variables n, porque el proceso 0 ha enviado el valor de n al resto de procesos usando operaciones de comunicación punto a punto, y el resto de procesos han recibido el valor de n del proceso 0 usando operaciones de comunicación punto a punto. Por lo tanto, todos los procesos han sincronizado el valor de n.

En este ejercicio se va a implementar el algoritmo ping-pong para medir la latencia y el ancho de banda de la red de comunicaciones que interconecta dos procesos.

Puedes aprovechar el siguiente código:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <mpi.h>
// ==
int main( int argc, char * argv[] ) {
  // Declaracion de variables.
  MPI_Status s;
  int
              numProcs, miId, numArgs, vecArgs[5] = \{0, 0, 0, 0, 0\};
  int
              numMensajes, minTam, maxTam, incTam, tam, i, j;
  char
               * ptrWorkspace;
  double
              t1, t2, tiempoTotal, tiempoPorMensajeEnMicroseg,
              anchoDeBandaEnMbs;
              miNombreProc[ MPLMAX_PROCESSOR_NAME ];
  char
  int
              longNombreProc;
  // Inicializacion de MPI.
  MPI_Init( & argc, & argv );
  MPI_Comm_size( MPLCOMMLWORLD, & numProcs );
  MPI_Comm_rank( MPLCOMM_WORLD, & mild );
  // Comprobacion del numero de procesos.
  if ( numProcs < 2 ) 
    if (miId == 0)
      fprintf( stderr, "\nError: Al menos se deben iniciar dos procesos\n\n");
    MPI_Finalize();
    return(-1);
  }
  // Imprime el nombre de los procesadores.
  MPI_Get_processor_name( miNombreProc, & longNombreProc );
  printf("Proceso % Se ejecuta en: %\n", miId, miNombreProc);
  // El proceso 0 inicializa las cinco variables.
  if (miId = 0)
    {\rm numArgs}
                = argc;
    numMensajes = ( numArgs > 1 )? atoi( argv[1] ): -1;
             = (\text{numArgs} > 2)? atoi(\text{argv} [2]): -1;
    if ( numArgs = 5 ) {
      maxTam = atoi( argv[ 3 ] );
      incTam = atoi( argv[ 4 ] );
    } else {
      maxTam = minTam;
      incTam = 1;
  }
  // El proceso 0 prepara el vector con las cinco variables.
  if ( miId == 0 ) {
    vecArgs[0] = numArgs;
    vecArgs[1] = numMensajes;
    vecArgs [ 2 ] = minTam;
vecArgs [ 3 ] = maxTam;
    \operatorname{vecArgs}[4] = \operatorname{incTam};
```

```
// Difusion del vector vecArgs con operaciones punto a punto.
// ... (A)
// El resto de procesos inicializan las cinco variables con la
// informacion del vector. El proceso 0 no tiene que hacerlo porque
// ya habia inicializado las variables.
if (miId != 0)
  numArgs
               = \operatorname{vecArgs}[0];
  numMensajes = vecArgs[ 1 ];
  minTam
              = \operatorname{vecArgs}[2];
  maxTam
               = \operatorname{vecArgs} [3];
  incTam
               = \operatorname{vecArgs} [4];
}
// Todos los procesos comprueban el numero de argumentos de entrada.
if ( numArgs != 3 )&&( numArgs != 5 ) ) {
   \begin{array}{l} \mbox{if (miId} = 0 \mbox{)} \{ \\ \mbox{fprintf(stderr, "\nUso: a.out numMensajes minTam [maxTam incTam ]\n\n")}; \\ \end{array} 
  MPI_Finalize();
  return(-1);
// Imprime los parametros de trabajo.
if (miId = 0) 
  printf ( " Numero de procesos:
                                      % d n, numProcs);
  printf("
             Numero de mensajes:
                                      %5d\n", numMensajes);
  printf( "
                                      \% d \ n" \ , \ min Tam \ ) \, ;
             Tamanyo inicial
  printf(" Tamanyo final
                                      \mathrm{\%5d}\ , \mathrm{maxTam} );
  printf("
                                      % d n, incTam );
             Incremento
}
// Crea un vector capaz de almacenar el espacio maximo.
if(\max Tam != 0) {
  ptrWorkspace = ( char * ) malloc( maxTam );
  if( ptrWorkspace == NULL ) {
    if (miId = 0)  {
      fprintf(\ stderr\ ,\ "\ nError\ en\ Malloc:\ Devuelve\ NULL.\ 'n\ ');
    MPI_Finalize();
    return(-1);
} else {
  ptrWorkspace = NULL;
}
// Imprime cabecera de la tabla.
if (miId = 0)
  printf( " Comenzando bucle para envio de informacion\n\n" );
  printf( " Tamanyo(bytes) tiempoTotal(s.)" );
  printf( " tiempoPorMsg(microsec.) AnchoBanda(MB/s)\n");
  printf("-
  printf( "-
                                                         -\n");
}
// Sincronizacion de todos los procesos
MPI_Barrier( MPLCOMM_WORLD );
// Bucle para pruebas de tamanyos.
for ( tam = minTam; tam <= maxTam; tam += incTam ) {
```

```
// Sincronizacion de todos los procesos
  MPI_Barrier( MPLCOMM_WORLD );
  // Bucle de envio/recepcion de "numMensajes" de tamanyo "tam" y toma de tiempos.
  // ... (B)
  //\ Calculo\ de\ prestaciones:\ tiempo Total\,,\ tiempo Por Mensaje En Microseg\,,
  //\ ancho De Banda En Mbs \, .
  // ... (C)
  // Escritura de resultados.
  if ( mild == 0 ) {
  printf(" %d", tam );
    if(tiempoTotal >= 0.0) {
      printf(" %15.6f", tiempoTotal );
printf(" %15.3f", tiempoPorMensajeEnMicroseg );
printf(" %21.2f", anchoDeBandaEnMbs );
      printf("\n");
    } else {
      printf(": No se han realizado los calculos.\n" );
}
// Imprime final de la tabla.
if (miId = 0)
  printf(" —
  printf( "-
// Liberacion del espacio.
if ( maxTam != 0 ) {
  free( ptrWorkspace );
// Cierre de MPI.
MPI_Finalize();
if (miId = 0) 
 printf( "Fin del programa\n" );
return 0;
```

3.1) Introduce en el programa anterior, el código que permite que el proceso 0 envíe el vector vecArgs al resto de procesos. Busca la definición del vector en el código para identificar su tamaño y el tipo base de sus elementos.

Fíjate que estas líneas se deben insertar a continuación de la línea marcada con "(A)".

Para comprobar el correcto funcionamiento del programa, compila y ejecuta el código:

mpicc -o anchoBanda anchoBanda.c mpirun -np 4 ./anchoBanda 2000 1024

Escribe a continuación la parte de tu código que realiza tal tarea:

## ATENCIÓN: Los ejercicios anteriores deben realizarse en casa. Los siguientes, en el aula.

3.2) Introduce en el programa anterior, el código que permite que el proceso 0 envíe num mensajes de tamaño tam bytes al proceso 1 y que éste devuelva un mensaje de tamaño 0 bytes cuando reciba el último de ellos.

Incluye también las líneas que permite al proceso 0 identificar cuando se inician (t1) y finalizan (t2) las operaciones de comunicación, utilizando la rutina MPI\_Wtime.

Fíjate que estas líneas se deben insertar a continuación de la línea marcada con "(B)".

Escribe a continuación la parte de tu código que realiza tal tarea:

```
// Bucle de envio/recepcion de "numMensajes" de tamanyo "tam" y toma de tiempos.
// Process 0 sends messages to process 1 and waits for an acknowledgment ......
t1 = MPI_Wtime();.//.Start.the.timer.
for (i = 0; i < numMensajes; i++) {
 // Send a message of size tam bytes to process 1, with the tag i and the communicator
MPI COMM WORLD
 MPI_Send(ptrWorkspace; tam; MPI_CHAR; 1; i, MPI_COMM_WORLD);
// Receive-a-message of size 0-bytes-from-process 1, with any tag-and the communicator ......
MPI COMM_WORLD .....
MPI_Recv(ptrWorkspace, 0, MPI_CHAR, 1, MPI_ANY_TAG, MPI_COMM_WORLD, &s);
tiempoTotal = t2 - t1; // Calculate the total time
} else if (mild == 1) {
// Process 1 receives messages from process 0 and sends an acknowledgment when it receives the last
// Receive a message of size tam bytes from process 0, with the tag i and the communicator . . . . .
MPI COMM WORLD
 MPI Recv(ptrWorkspace, tam, MPI CHAR, 0, i, MPI COMM WORLD, &s);
 // If it is the last message, send a message of size 0 bytes to process 0, with the tag i and the
communicator MPI COMM WORLD
 if (i == numMensajes - 1) {
  MPI_Send(ptrWorkspace, 0, MPI_CHAR, 0, i, MPI_COMM_WORLD);
```

Fin del programa

3.3)	Introduce en el programa anterior, el código que permite al proceso 0 medir el coste de cada comunicación (en segundos), así como la duración media del envío de cada mensaje (en microsegundos) y el ancho de banda de la comunicación (en Megabytes por segundo). Fíjate que estas líneas se deben insertar a continuación de la línea marcada con "(C)". Escribe a continuación la parte de tu código que realiza tal tarea:
	// Calculo de prestaciones: tiempoTotal, tiempoPorMensajeEnMicroseg,
	// anchoDeBandaEnMbs.
	tiempoPorMensajeEnMicroseg = (tiempoTotal / numMensajes) * 1e6; // Convert seconds to microseconds
	anchoDeBandaEnMbs = (tam * numMensajes * 8) / (tiempoTotal * 1e6); // Convert bytes to megabits
3.4)	Verifica que el código funciona correctamente incluyendo el número de mensajes a enviar y su tamaño como argumento en la línea de órdenes. Por ejemplo, la siguiente orden,
	mpirun -np 4 ./anchoBanda 2000 1024
	realiza el envío de 2000 mensajes de tamaño 1024 bytes.
	Escribe el resultado de esta ejecución:
	Fin del programa [al409329@patam PCP-LA8]\$ ^C [al409329@patan PCP-LA8]\$ mpirun -np 4 /a.out.2000 1024 Proceso 2 Se ejecuta en: patan.act.uji.es Proceso 0 Se ejecuta en: patan.act.uji.es  Numero de procesos:
	1024 0.000770 0.385 2659.42

3.5) Verifica que el código funciona incluyendo todos los parámetros: el número de mensajes a enviar, el tamaño mínimo y máximo de los mensajes, así como el incremento en el tamaño del mensaje. Así, la siguiente orden

## mpirun -np 4 ./anchoBanda 2000 0 10240 1024

realizará el envío de 2000 mensajes de tamaño  $0~(0{\rm K})$ , 2000 mensajes de tamaño  $1024~(1{\rm K})$ , 2000 mensajes de tamaño 2048  $(2{\rm K})$ , y así sucesivamente hasta enviar 2000 mensajes de tamaño  $10240~(10{\rm K})$ .

Ejecuta la prueba anterior en patan y completa la siguiente tabla, calculando el ancho de banda en Megabytes por segundo y redondeando el resultado con dos decimales.

Tamaño	Tiempo po	or mensaje (micr	roseg.)	Anch	o de banda (MB/s)	
0	Tamanyo(b	ytes) tiempoTo	tal(s.)	tiempo	PorMsg(microsec.) A	nchoBanda(MB/s)
1024		0.004004				
2048	4004	0.001861	0.93	1	0.00	
3072	1024 2048	0.018309 0.035852		<del>154</del> 926	<del>111.86</del> 114.25	-
4096	3072	0.053063		532	115.79	1
5120	4096	0.070437		218	116.30	
6144	5120	0.087834	43	917	116.58	1
7168	6144	0.105248		.624	116.75	
8192	7168	0.122666		333	116.87	-
9216	8192	0.140044		022	<u>116.99</u>	-
	9216	0.157448		724	117.07	_
10240	10240	0.174845	87	.422	117.13	

Justifica los resultados.

A más tamaño más tiempo; el ancho de banda no varia ya que esta limitado por el hardware.

Cúmo influye el tamaño de mensaje en el ancho de banda?

¿Qué valor tomarías como el ancho de banda real?

La latencia es despreciable.

A más tamaño más ancho de banda porque la latencia es despreciable pero si el tamaño es pequeño aun puede afectar en algo.