

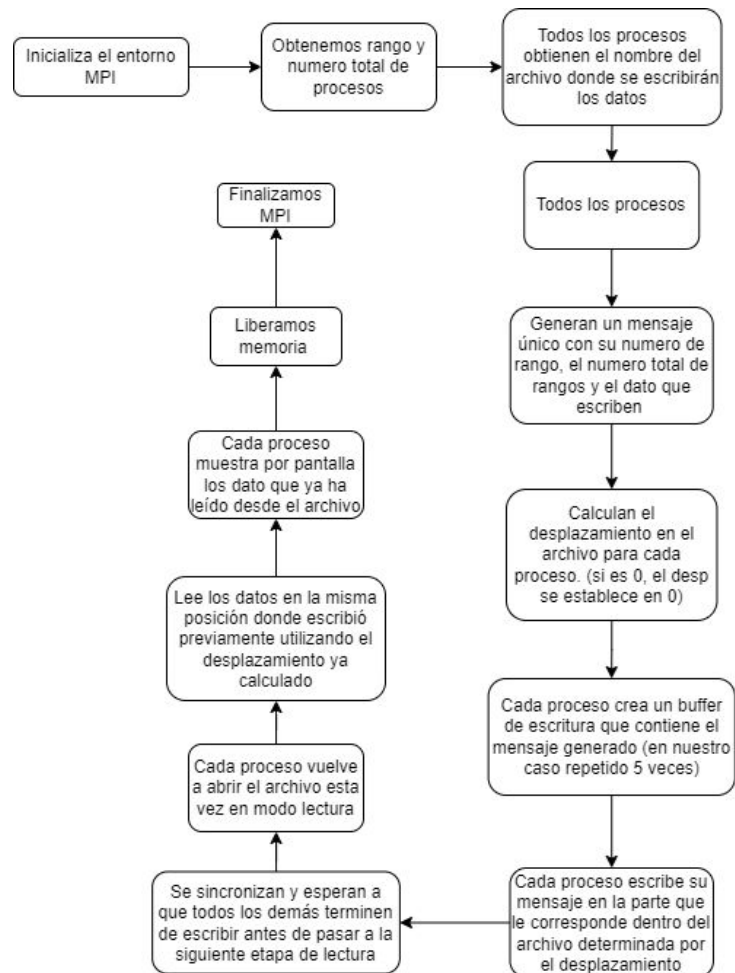
Práctica 5: Procesos de Entrada/Salida

DIEGO URBANEJA
HUGO GÓMEZ
NICOLÁS VILLANUEVA

ÍNDICE

- **FLUJOGRAMA**
- **CÓDIGO DEL PROGRAMA**
- **EJECUCIÓN Y SALIDA POR PANTALLA**
- **CUESTIONES PLANTEADAS**

FLUJOGRAMA



CÓDIGO DEL PROGRAMA

```
#include <mpi.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h> // Para usar strrchr
#include <windows.h> // Para GetModuleFileName

// Función para obtener el directorio de un path
char* my_dirname(char* path) {
    char* last_slash = strrchr(path, '\\');
    if (last_slash) {
        *last_slash = '\0'; // Termina la cadena en el último '\\'
    }
    return path;
}

// Función main
int main(int argc, char* argv[])
{
    // Variables para indentificar los procesos
    int mirango, size;
    int longitud;
    char nombre[32];

    // Número de veces que cada proceso escribe su mensaje
    int N = 5;

    // Inicio del entorno MPI y obtención de información de procesos
    MPI_Init(&argc, &argv);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &mirango);
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
    MPI_Get_processor_name(nombre, &longitud);

    // Nombre del fichero
    char filename[] = "practica_05.txt";

    // Buffer para almacenar la ruta del ejecutable
    char exePath[1024];
    // Obtener la ruta completa del ejecutable
    GetModuleFileName(NULL, exePath, sizeof(exePath));

    // Obtener el directorio donde se encuentra el ejecutable
    char* exeDir = my_dirname(exePath); // Extraer el directorio

    // Crear una variable que contenga la ruta completa (directorio + nombre de archivo)
    char fullpath[1024];
    // Concatenar el path con el nombre del archivo
    snprintf(fullpath, sizeof(fullpath), "%s\\%s", exeDir, filename);

    // Variable MPI que guarda una referencia al archivo utilizado
    MPI_File fh;
    MPI_Status status;

    // Generar el mensaje
    char message[100];
    int n = mirango;
    int m = n + 1;
    snprintf(message, sizeof(message), "Soy el proceso %d de %d y escribo el dato %d\n", n, size, m);
    int msglen = strlen(message);
```

CÓDIGO DEL PROGRAMA

```
// Calcular el tamaño de los datos a escribir
long long data_size = N * msglen;

// Calcular el desplazamiento (offset) usando MPI_Exscan
MPI_Offset offset = 0;
MPI_Exscan(&data_size, &offset, 1, MPI_LONG_LONG_INT, MPI_SUM, MPI_COMM_WORLD);
if (mirango == 0)
    offset = 0;

// Preparar el buffer para escribir
char* write_buf = (char*)malloc(data_size);
for (int i = 0; i < N; i++)
{
    memcpy(write_buf + i * msglen, message, msglen);
}

// Abrir el fichero para escritura
MPI_File_open(MPI_COMM_WORLD, fullpath, MPI_MODE_CREATE | MPI_MODE_WRONLY, MPI_INFO_NULL, &fh);

// Escribir los datos en el fichero en la posición correspondiente
MPI_File_write_at(fh, offset, write_buf, data_size, MPI_CHAR, &status);

// Cerrar el fichero después de escribir
MPI_File_close(&fh);
```

CÓDIGO DEL PROGRAMA

```
// Sincronizar antes de leer
MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);

// Abrir el fichero para lectura
MPI_File_open(MPI_COMM_WORLD, fullpath, MPI_MODE_RDONLY, MPI_INFO_NULL, &fh);

// Preparar el buffer para leer
char* read_buf = (char*)malloc(data_size);

// Leer los datos desde el fichero en la posición correspondiente
MPI_File_read_at(fh, offset, read_buf, data_size, MPI_CHAR, &status);

// Cerrar el fichero después de leer
MPI_File_close(&fh);

// Mostrar los datos leídos por cada proceso
printf("[Maquina %s]> Proceso %d de %d: Información leída:\n%.s", nombre, mirango, size, (int)data_size, read_buf);
fflush(stdout);

// Liberar memoria
free(write_buf);
free(read_buf);

// Finalizar entorno MPI
MPI_Finalize();
return 0;
```

EJECUCIÓN Y SALIDA POR

```
DeinoMPI 2.0.1
Mpiexec Credential Store Cluster Verify job Web
application "C:\Users\urban\DIEGO\UBU 4º\1ºSemestre\Arquitecturas Paralelas\PRACTICAS\P5\64\Debug\P5"
execute Break 7 Number of processes diego Credential Store Account
more options
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 4 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 1 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 6 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 3 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 2 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 5 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
[Maquina LAPTOP-de-Diego]> Proceso 0 de 7: Informaci?n leida:
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
```

```
practica_05.txt
Archivo Editar Ver
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 0 de 7 y escribo el dato 1
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 1 de 7 y escribo el dato 2
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 2 de 7 y escribo el dato 3
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 3 de 7 y escribo el dato 4
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 4 de 7 y escribo el dato 5
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 5 de 7 y escribo el dato 6
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
Soy el proceso 6 de 7 y escribo el dato 7
```

CUESTIONES

¿Se puede pensar en la entrada salida paralela como forma de que un proceso reparta datos a otros alternativamente a las funciones de reparto conocidas?

Sí, la entrada/salida paralela distribuye las operaciones de acceso a disco entre los procesos, similar a cómo las funciones de reparto distribuyen datos en memoria. Sin embargo, **su propósito no es estrictamente el mismo**, ya que las funciones de reparto se usan para distribuir datos desde un proceso maestro, mientras que en la entrada y salida en paralelo mejora el rendimiento al hacer que todos los procesos puedan acceder directamente al archivo.

¿Qué inconvenientes plantea esto?

Puede ser más **compleja de implementar**, requiere **coordinación precisa entre procesos** para evitar colisiones en el acceso a los archivos, y **puede no mejorar el rendimiento en sistemas de archivos no optimizados** debido al tiempo de espera para la sincronización de los procesos.

¿Puede aportar alguna ventaja?

Reduce el cuello de botella en la entrada/salida al permitir que varios procesos accedan al archivo de forma independiente.

Mejora la escalabilidad al distribuir las operaciones entre procesos y **aprovecha mejores arquitecturas de almacenamiento distribuidas** para incrementar el rendimiento.