SESIÓN 4 MODULO II SO

Ejercicio 1. Consulte en el manual las llamadas al sistema para la creación de archivos especiales en general (mknod) y la específica para archivos FIFO (mkfifo). Pruebe a ejecutar el siguiente código correspondiente a dos programas que modelan el problema del productor/consumidor, los cuales utilizan como mecanismo de comunicación un cauce FIFO. Determine en qué orden y manera se han de ejecutar los dos programas para su correcto funcionamiento y cómo queda reflejado en el sistema que estamos utilizando un cauce FIFO. Justifique la respuesta.

Los programas dados en el enunciado son los siguientes:

Programa consumidor

```
//consumidorFIF0.c
   #include <sys/types.h>
    #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
8 #include <stdlib.h>
9 #include <errno.h>
10 #include <string.h>
   #define ARCHIVO_FIFO "ComunicacionFIFO"
    int main(void){
        char buffer[80];// Almacenamiento del mensaje del cliente
        int leidos;
        //Crear el cauce con nombre (FIFO) si no existe
        umask(0);
        mknod(ARCHIVO_FIFO,S_IFIFO|0666,0);
        if ( (fd=open(ARCHIVO_FIF0,0_RDWR)) <0) {</pre>
            perror("open");
            exit(-1);
        //Aceptar datos a consumir hasta que se envíe la cadena fin
            leidos=read(fd,buffer,80);
            if(strcmp(buffer, "fin")==0){
                close(fd);
                return 0;
            printf("\nMensaje recibido: %s\n", buffer);
40
```

Programa productor

```
//productorFIFO.c
//Productor que usa mecanismo de comunicacion FIFO
#include <sys/types.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <strint.h>
#include <strint.h>
#include <strint.h>
#include <string.h>
#inc
```

Programa productor:

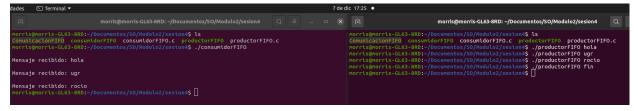
- Si el número de argumentos no es 2, o sea si no se le pasa ningún string, faltarían argumentos. El primer argumento es el ejecutable y el segundo argumento es el string que se le quiere pasar al consumidor.
- Abrimos la escritura en el cauce FIFO con fd, de modo que solo pueda escribirse, y como siempre comunicamos su error.
- Escribimos en fd, en el cauce FIFO, argv[1] que sería el segundo argumento que se le pasa, o sea el string que queremos pasar al consumidor, y si el String que le pasamos es menor que el número de bytes que se van a escribir, o sea si es menor que el size del string +1, hay un error.

Programa consumidor:

 creamos el cauce con nombre llamado ARCHIVO_FIFO, que se puede hacer de 2 formas, y antes de eso ponemos la máscara a 0 para que no haya ningún tipo de problema.

- abrimos el cauce en modo lectura-escritura.
- mientras sea 1, con la variable leídos hacemos un read de fd (archivo fifo abierto) y copiamos 80 bytes en el buffer. Si el buffer no contiene la palabra "fin", aparecerá por pantalla mensaje leído y a continuación el string que le hemos pasado a través del productor.

Para que esto funcione, primero se debe ejecutar el programa consumidor, para esperar la llegada del string que se le pasa a través del cauce del archivo productor. De esta forma, hasta que no se escriba la palabra fin, esto se producirá continuamente, como se puede ver a continuación:



Ejercicio 2. Consulte en el manual en línea la llamada al sistema pipe para la creación de cauces sin nombre. Pruebe a ejecutar el siguiente programa que utiliza un cauce sin nombre y describa la función que realiza. Justifique la respuesta.

```
#include <sys/types.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char *argv[]){
    int fd[2], numBytes;
    pid t PID;
    char mensaje[]= "\nEl primer mensaje transmitido por un cauce!!\n";
    char buffer[80];
    pipe(fd); // Llamada al sistema para crear un cauce sin nombre
   if ((PID= fork()) < 0){</pre>
       perror("fork");
        exit(-1);
    if (PID == 0) {
        close(fd[0]);
        write(fd[1], mensaje, strlen(mensaje)+1);
    //Cerrar el descriptor de escritura en el proceso padre close(fd[1]);
      numBytes = read(fd[0], buffer, sizeof(buffer));
      printf("\nEl número de bytes recibidos es: %d", numBytes);
        printf("\nLa cadena enviada a través del cauce es: %s", buffer);
```

Lo que hace el programa es lo siguiente:

- con la orden pipe, crea un cauce sin nombre, sobre fd,
- Se hace una comprobación del fork() para ver si es correcto o no.
- Si PID==0, significa que estamos en el proceso hijo, entonces como el hijo quiere enviar datos al padre (ya que usa write), hacemos close fd[0] (que es el descriptor de lectura, ya que ahora estamos con el de escritura). Enviamos el mensaje a través del cauce creado con write, y lo almacenamos en fd[1]

- En otro caso, estamos en el proceso padre, ya que el pid es distinto de 0. Cerramos el descriptor de escritura, fd[1], ya que estamos en proceso de leer con fd[0]. Con read lee el mensaje de fd[0] y lo almacena en el buffer usando el size de ese buffer.
- Por último, con la función read imprime por pantalla el número de bytes recibidos y muestra la cadena que se ha guardado en fd[0], o sea, el mensaje que se ha enviado antes, y se almacena en buffer con la función read.

Al ejecutarlo se muestra lo siguiente:

```
morris@morris-GL63-8RD:~/Documentos/SO/Modulo2/sesion4$ ./tarea6

El número de bytes recibidos es: 47

La cadena enviada a través del cauce es:
El primer mensaje transmitido por un cauce!!
```

Ejercicio 3. Redirigiendo las entradas y salidas estándares de los procesos a los cauces podemos escribir un programa en lenguaje C que permita comunicar órdenes existentes sin necesidad de reprogramarlas, tal como hace el shell (por ejemplo Is | sort). En particular, ejecute el siguiente programa que ilustra la comunicación entre proceso padre e hijo a través de un cauce sin nombre redirigiendo la entrada estándar y la salida estándar del padre y el hijo respectivamente.

```
int main(int argc, char *argv[]){
   pipe(fd); // Llamada al sistema para crear un pipe
   if ((PID= fork()) < 0){
       perror("fork");
   if(PID == 0){ // ls
       //Establecer la dirección del flujo de datos en el cauce cerrando
       dup(fd[1]);
        execlp("ls","ls",NULL);
        //Duplicar el descriptor de lectura de cauce en el descriptor
       dup(fd[0]);
        execlp("sort","sort",NULL);
```

En este programa se hace lo siguiente:

- En primer lugar se crea el cauce con pipe.
- Se comprueba el fork.

- Si el pid == 0, estamos en el proceso hijo, por lo que se cierra el descriptor de lectura fd[0], para redirigir la salida estándar(es la escritura por así decirlo) para enviar datos al cauce, cerramos la salida estándar(STDOUT_FILENO), que corresponde al descriptor de archivo 1 y posteriormente hacemos una copia del descriptor de escritura. Por tanto, ahora fd[1] tendrá el mismo valor que STDOUT_FILENO. (creo). Con execlp se ejecuta la orden ls.
- Si no es 0, estamos en el proceso padre, por lo que se cierra el descriptor de escritura fd[1], redirigimos la entrada estandar, que sería la lectura por así decirlo, de tal forma que, se cierra la entrada estándar (STDIN_FILENO), que corresponde al descriptor de archivo 0, y a continuación duplicamos el descriptor de lectura, que tendrá el mismo valor que STDIN_FILENO. Con execlp ejecutamos la orden sort.

Con esto ya tendríamos el cauce formado con padre e hijo, que realiza la orden ls | sort.

Como podemos ver, esta tarea realiza la misma función que la orden ls \mid sort \rightarrow lista los ficheros del directorio actual y los ordena por orden alfabético.

```
morris@morris-GL63-8RD:~/Documentos/SO/Modulo2/sesion4$ ./tarea7
ComunicacionFIF0
consumidorFIF0
consumidorFIF0.c
productorFIF0
productorFIF0.c
tarea6
tarea6.c
tarea7
tarea7.c
morris@morris-GL63-8RD:~/Documentos/SO/Modulo2/sesion4$ ls | sort
ComunicacionFIF0
consumidorFIF0
consumidorFIFO.c
productorFIF0
productorFIF0.c
tarea6
tarea6.c
tarea7
tarea7.c
```

Ejercicio 4. Compare el siguiente programa con el anterior y ejecútelo. Describa la principal diferencia, si existe, tanto en su código como en el resultado de la ejecución.

La ejecución es la siguiente:

```
morris@morris-GL63-8RD:~/Documentos/SO/Modulo2/sesion4$ ./tarea8
ComunicacionFIF0
consumidorFIF0 c
productorFIF0.c
productorFIF0.c
tarea6
tarea6.c
tarea7
tarea7.c
tarea8
tarea8.c
morris@morris-GL63-8RD:~/Documentos/SO/Modulo2/sesion4$
```

Como se puede apreciar, sale el mismo resultado que en el ejercicio anterior. La única diferencia es que se ha usado la orden dup2 en vez de dup, que cierra y duplica los descriptores del tirón. Esto evita por tanto condiciones de carrera, ya que lo hace todo a la vez. Los 2 programas hacen lo mismo aun así.