# Prácticas de Sistemas operativos

#### David Arroyo Guardeño

Escuela Politécnica Superior de la Universidad Autónoma de Madrid

Tercera Semana: Comunicación entre procesos con Tuberías

- Entregas
- 2 Introducción
- 3 Tuberías
- Ejemplo 1 ■ Ejemplo 2
  - *Ejemplo 3*
  - Ejemplo 4

#### Entregas

- 🗯 Ejercicio 9
- Entrega antes de la sesión del próximo jueves 19 de febrero
- - 19 de febrero

### Comunicación entre procesos

- √ Formas elementales
  - Envío de señales
  - Uso de ficheros ordinarios
  - $\times$  padre  $\xrightarrow{ptrace}$  hijo
- Tuberías
- Facilidades IPC del Unix System V
  - Semáforos
  - Memoria compartida
  - Colas de mensajes

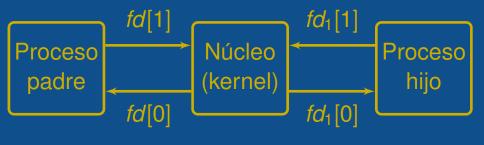
#### **Tuberías**

Canal de comunicación entre dos procesos: semi-dúplex

- Tuberías con nombre: FIFOS
- Tuberías sin nombre

#### Tuberías sin nombre I

#include <unistd.h>
int pipe(int fildes [2]);



- Sólo el proceso que hace la llamada y sus descendientes pueden utilizarla
- fildes: descriptores de fichero
  - ✓ Leemos (read) de fildes[0] (fichero de sólo lectura)
  - Escribimos (write) en fildes[1] (fichero de sólo escritura)
- Tras fork/exec los hijos heredan los descriptores de ficheros
  - ✓ Abrimos la tubería en el padre
  - Padre e hijo comparten la tubería
- La tubería es gestionada por el núcleo
  - ✓ La dota de una disciplina de acceso en hilera

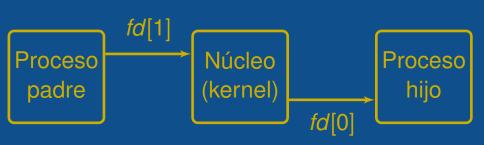
Llamadas a read sobre la tubería no devolverán el control hasta que no haya

write

datos escritos por otro proceso mediante

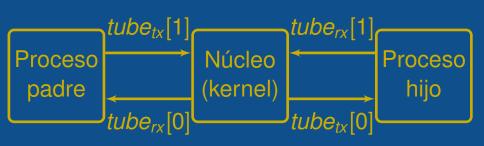
```
#include < stdio . h>
#include < stdlib . h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#define MAX 256
main()
  int tube [2]:
  char message[MAX]:
  if (pipe (tube) == -1){
    perror ("pipe");
    exit(1);
  printf("Writing TO the file with descriptor #%d\n",tube[1]);
  write (tube[1], "TEST",5);
  printf("Reading FROM the file with descriptor #%d\n", tube[0]);
  read (tube[0], message,5);
  printf("READ DATA: \"%s \"\n", message);
  close (tube[0]);
  close (tube[1]);
  exit(0):
```

## Ejemplo 2



```
#include < stdio . h>
#include < stdlib . h>
#include < string .h>
#define MAX 256
main()
  int tube 21;
  int pid;
  char message [MAX];
  if (pipe (tube) == -1){
    perror ("pipe");
    exit(-1):
  if ((pid = fork()) == -1) {
    perror ("fork");
    exit (-1);
  } else if (pid == 0){
    /* Cierra la tuberia de escritura porque no la va a usar*/
    close (tube[1]);
    while (read(tube [0], message, MAX)> 0 && strcmp (message, "END\n") !=
         0)
      printf("\nreceiver process. Message: %s\n", message);
```

### Ejemplo 3



#### Comunicación bidireccional I

```
main()
  int tube_tx[2], tube_rx[2];
  int pid:
  char message [MAX]:
  if (pipe (tube_tx) == -1
  || pipe (tube_rx) == -1){
    perror ("pipe");
    exit(-1):
  if ((pid = fork()) == -1) {
    perror ("fork");
    exit (-1);
  } else if (pid == 0){
    close (tube_tx[1]);
    close (tube_rx[0]);
    while (read(tube_tx [0], message, MAX)> 0
       && strcmp (message, "END\n") != 0)
      printf("\nreceiver process. Message: %s\n", message);
      strcpy (message, "READY");
      write (tube_rx [1], message, strlen(message) + 1);
```

#### Comunicación bidireccional II

```
exit (0);
} else {
 close (tube_rx[1]):
 close (tube_tx[0]);
 while (printf ("sender process. message: ") !=0
    && fgets (message, sizeof( message), stdin) != NULL
    && write (tube_tx [1], message, strlen (message) + 1) > 0 &&
         strcmp (message, "END\n") !=0){
   do{
 read (tube_rx[0], message, MAX);
    } while (strcmp (message, "READY") != 0);
  exit(0);
```

### Duplicación de descriptores de ficheros

- ✓ Si en la shell hacemos 2>&1
  - Por ejemplo, ¿qué ocurre si hacemos lo siguiente?
- \$ls -la . fichero\_inventado >
   results.log 2>&1

### Duplicación de descriptores de ficheros

- ✓ Si en la shell hacemos 2>&1
  - Por ejemplo, ¿qué ocurre si hacemos lo siguiente?

```
$ls -la . fichero_inventado >
  results.log 2>&1
```

La salida estándar de error (descriptor de fichero= 2) es redirigida al mismo sitio al que se envía la salida estándar (descriptor de fichero=1

### Duplicación de descriptores de ficheros

- ✓ Si en la shell hacemos 2>&1
  - Por ejemplo, ¿qué ocurre si hacemos lo siguiente?
- \$ls -la . fichero\_inventado >
   results.log 2>&1
  - La salida estándar de error (descriptor de fichero= 2) es redirigida al mismo sitio al que se envía la salida estándar (descriptor de fichero=1
  - La shell efectúa el redireccionamiento de la salida estándar de error
     Duplica el descriptor de fichero 2
    - Dicho descriptor ahora se refiere al mismo fichero con descriptor 1

- ✓ fcntl → man fcntl
- ✓ dup2  $\rightarrow$  man dup2

Si la shell sólo ha abierto los ficheros con descriptores 0,1, y el descriptor 2 se refiere al programa en ejecución y no existen otros descriptores

```
    ¿Qué hace la siguiente instrucción?

newfd = dup(1);
```

¿Cómo puedo asociar el descriptor 2 a nuestro duplicado?

Si la shell sólo ha abierto los ficheros con descriptores 0,1, y el descriptor 2 se refiere al programa en ejecución y no existen otros descriptores

```
// ¿Qué hace la siguiente instrucción?
newfd = dup(1);
```

 Crea el duplicado del descriptor 1 usando el fichero con descriptor 3
 ¿Cómo puedo asociar el descriptor 2 a nuestro duplicado? Si la shell sólo ha abierto los ficheros con descriptores 0,1, y el descriptor 2 se refiere al programa en ejecución y no existen otros descriptores

 ¿Cómo puedo asociar el descriptor 2 a nuestro duplicado?
 Primero cierro el fichero con descriptor 2 y luego llamo a dup

```
close(2);
newfd = dup(1);
```

⇒ En el ejemplo de antes bastaría hacer

dup2(1,2);

```
#include < stdlib .h>
#include < stdio . h>
char *cmd1[] = { "/bin/ls", "-al", "/", 0 }; char *cmd2[] = { "/usr/bin/
    tr", "a-z", "A-Z", 0 };
void run1(int tube[]); void run2(int tube[]);
int main(int argc, char **argv)
   int pid, status;
   int tube[2];
   if (pipe (tube) == -1){
     fprintf(stderr, "Error en la linea %d del fichero %s\n",__LINE__,
         __FILE__);
     exit (EXIT_FAILURE):
   run1(tube);
   run2 (tube):
   close(tube[0]);
   close(tube[1]); /* Importante: hay que cerrar los dos descriptores de
       la tuberia */
   while ((pid = wait(&status)) != -1) /* Esperar a que hayan terminado
       todos los hijos */
     fprintf(stderr, "El proceso %d ha terminado y su estado de
         finalizacion es %d\n", pid, WEXITSTATUS(status));
   exit (EXIT_SUCCESS):
```

```
void run1(int tube[]) /* Ejecutar la primera parte de la tuberia */
  int pid;
 switch (pid = fork()){
 case 0: /* hiio */
   dup2(tube[1], 1); /* Cerramos el descriptor 1, la salida estandar,
        que pasa a ser la salida de la tuberia */
   close(tube[0]); /* Este proceso no necesita el otro extremo de la
        tuberia */
    execvp(cmd1[0], cmd1); /* Ejecutar el primer comando, cmd1 */
    perror(cmd1[0]); /* Estamos aqui solo si ha habido algun fallo */
  default: /* El padre no hace nada */
    break:
 case -1:
    perror("fork");
    exit (EXIT_FAILURE):
```

```
void run2(int tuberia[]) /* Se ejecuta la segunda parte de la tuberia */
  int pid:
  switch (pid = fork())
    { case 0: /* hijo */
    dup2(tuberia[0]. 0): /* Este extremo de la tuberia pasa a ser la
        entrada estandar */
    close(tuberia[1]); /* Extremo de tuberia que no necesita este proceso
    execvp(cmd2[0], cmd2); /* Se ejecuta este comando */
    perror(cmd2[0]); /* Estoy aqui solo si ha producido algun error*/
    default: /* El padre no hace nada */
      break:
    case -1:
      perror("fork");
      exit(1);
```

### Referencias

Francisco M. Márquez. Unix,
 Programación Avanzada. Editorial:
 Ra-Ma. 3ª Edición. ISBN: 84-7897-603-5