

AMPLIACIÓN DE SISTEMAS OPERATIVOS Y REDES

Grado en Ingeniería Informática / Doble Grado Universidad Complutense de Madrid

TEMA 2.3. Comunicación entre Procesos. Tuberías

PROFESORES:

Rubén Santiago Montero Eduardo Huedo Cuesta

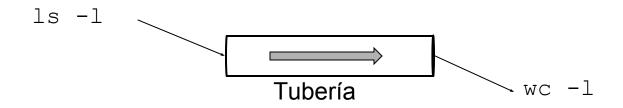
OTROS AUTORES:

Ignacio Martín Llorente Juan Carlos Fabero Jiménez

Introducción

- Mecanismos de sincronización:
 - Ejecución de procesos/threads en el mismo sistema
 - Señales (sólo para procesos)
 - Ficheros con cerrojos
 - Mutex y variables de condición (solo para threads de un proceso)
 - Semáforos (System V IPC)
 - Colas de mensajes (System V IPC)
 - Ejecución de procesos en distintos sistemas
 - Basados en sockets (paso de mensajes, colas de mensajes...)
- Compartición de datos entre procesos:
 - Ejecución de procesos en el mismo sistema
 - Memoria compartida (System V IPC)
 - Tuberías sin nombre (pipes)
 - Tuberías con nombre (FIFOS)
 - Colas de mensajes (System V IPC)
 - Basados en ficheros
 - Ejecución de procesos en distintos sistemas
 - Basados en sockets

- Soporte para comunicación unidireccional entre dos procesos.
- El sistema las **trata** a todos los efectos **como ficheros**:
 - o i-nodo
 - Descriptores
 - Tabla de ficheros del sistema y proceso
 - Disponen de las operaciones de E/S típicas
 - Heredadas de padres a hijos
- Sincronización realizada por parte del núcleo
- Acceso tipo FIFO (first-in-first-out)
- La tubería reside en memoria principal

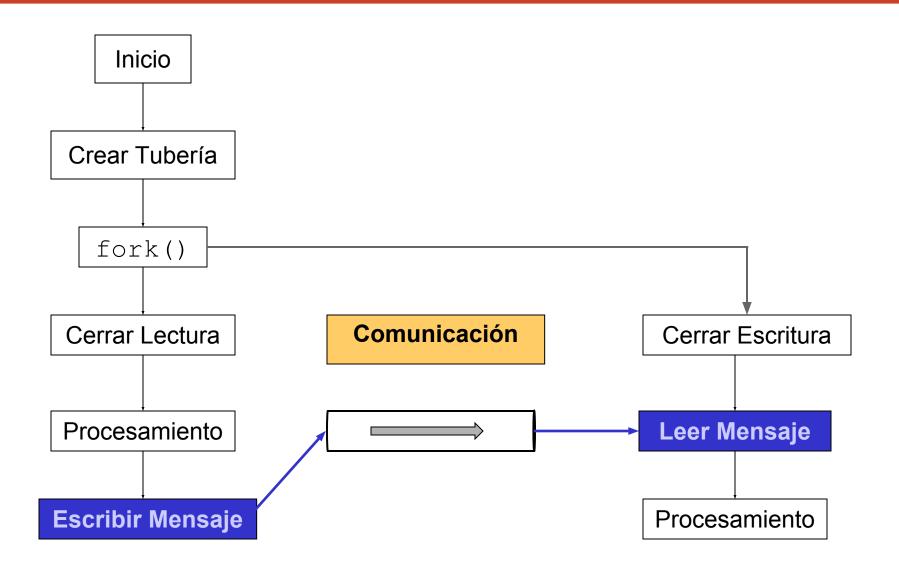


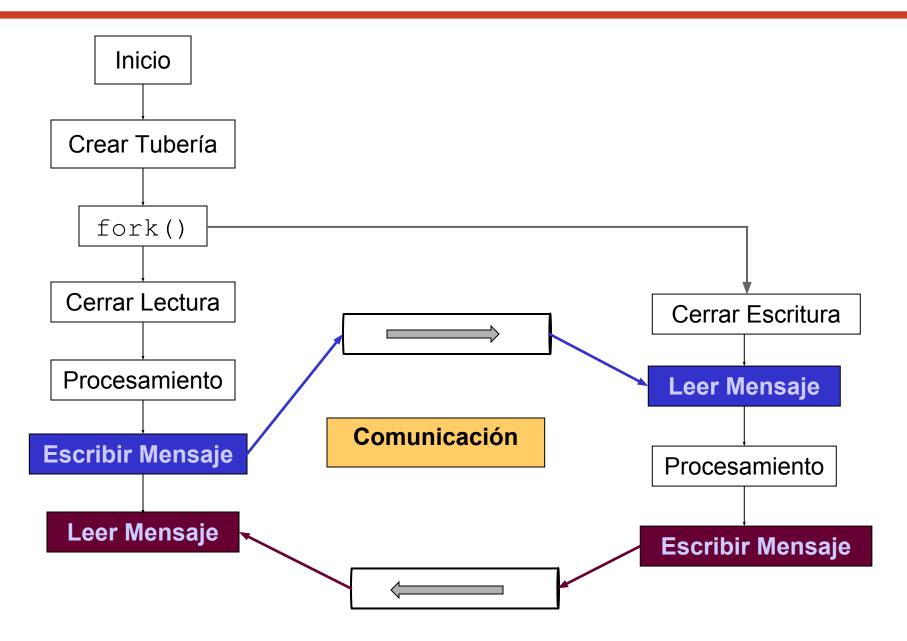
Creación de una tubería

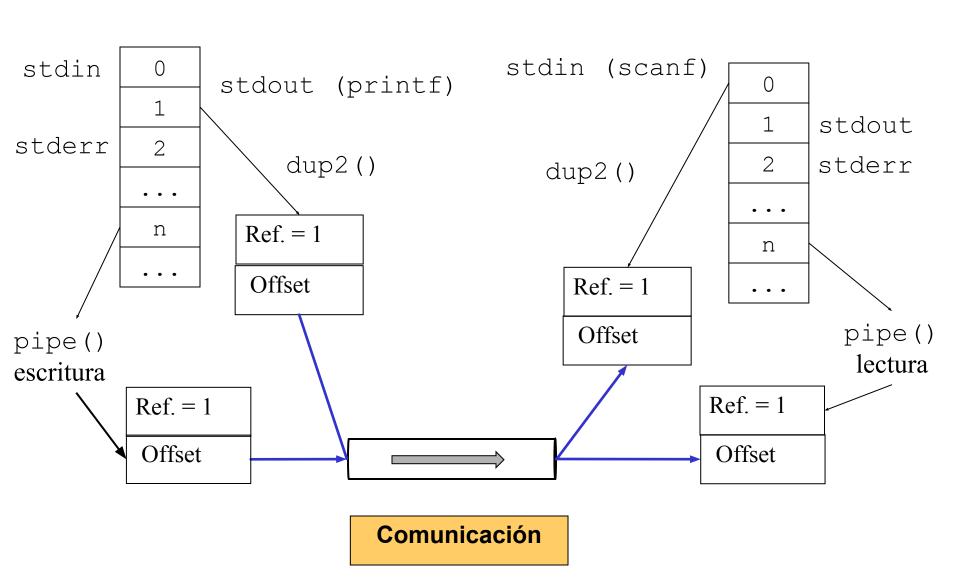
```
int pipe(int descriptor[2]);
```

```
<unistd.h>
SV+BSD+POSIX
```

- Si la tubería se llena, las llamadas a write() quedarán bloqueadas
- Errores:
 - EMFILE: Demasiados descriptores.
 - ENFILE: Demasiados ficheros en el sistema.
 - EFAULT: Array de descriptores no válido.







Tuberías con Nombre

- La comunicación mediante tuberías sin nombre se realiza únicamente entre procesos con relación de parentesco
- Tubería con nombre: Es un tipo especial de fichero que ocupa una entrada en el directorio
 - Disponen de la misma funcionalidad que las tuberías sin nombre
 - Las tuberías deben abrirse con la llamada open ()
 - La sincronización la realiza el núcleo
 - El núcleo almacena los datos internamente, sin escribirlos en el sistema de ficheros

Tuberías con Nombre

Creación de tuberías (utilidad de la línea de comandos):

```
mknod [-m permisos] nombre tipo
mkfifo [-m permisos] nombre
```

- o nombre: Nombre del fichero que se creará
- tipo: El tipo del archivo puede ser
 - b: archivo por bloques
 - c: archivo por caracteres
 - **p**: FIFO
- Creación de tuberías (API sistema):

```
<sys/types.h>
<sys/stat.h>
  <fcntl.h>
  <unistd.h>
  SV+BSD
```

```
int mknod(const char *filename, mode_t mode, dev_t dev);
```

- filename: Nombre del fichero (archivo, dispositivo, tubería) que se creará
- mode: Especifica los permisos y el tipo de archivo que se creará. Su valor se fijará mediante OR lógica de permisos (umask). El tipo ha de ser:
 - S IFREG: Archivo regular
 - S IFCHR: Archivo de caracteres (dev = major,minor)
 - S_IFBLK: Archivo por bloques (dev = major,minor)
 - S_IFIFO: Tubería con nombre

Tuberías con Nombre

<sys/types.h>
<sys/stat.h>

Creación de un archivo de tubería (API del sistema):

POSIX

- int mkfifo(const char *filename, mode_t mode);
 - filename: Nombre de la tubería que se creará
 - mode: Determina los permisos con que se creará la tubería. Estos permisos se ven modificados por el umask del proceso
- La apertura de tuberías bloquea el proceso hasta que se conecte un proceso al otro lado de la tubería, este comportamiento puede modificarse con el flag
 NONBLOCK

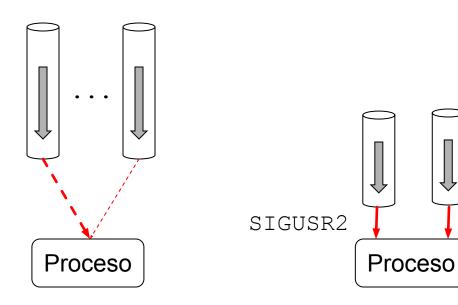
Operación E/S	Situación	Resultado
Lectura	FIFO vacía, con escritor	Se bloquea
Lectura	FIFO vacía, sin escritor	Devuelve 0
Escritura	FIFO llena, con lector	Se bloquea
Escritura	No hay lector conectado	Recibe SIGPIPE

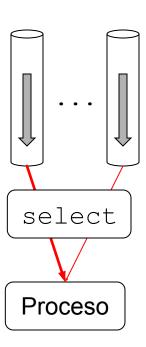
Sincronización de E/S

 Cuando un proceso gestiona varios canales de E/S, debe seleccionar los que están listos en cada momento para realizar la operación

SIGUSR1

- Alternativas:
 - E/S no bloqueante (encuesta)
 - E/S conducida por eventos
 - Multiplexación de E/S síncrona





Multiplexación de E/S Síncrona

 Selección en cada momento del descriptor de fichero que esté listo para realizar la operación de entrada/salida, permitiendo realizarla de forma síncrona

```
<sys/select.h>
POSIX+BSD
```

Selección del canal:

- n: El mayor de los descriptores en cualquiera de los tres conjuntos, más 1
- Rset: Conjunto de descriptores de lectura, se comprobará si hay datos disponibles
- Wset: Conjunto de descriptores de escritura, se comprobará si es posible escribir de forma inmediata
- Eset: Conjunto de descriptores de excepción, se comprobará si hay alguna condición especial
- tout: Tiempo máximo en el que retornará la función. Si es 0, retorna inmediatamente. Si es NULL, se bloquea hasta que se produce un cambio

Multiplexación de E/S Síncrona

- El conjunto de descriptores en los que se ha producido algún cambio de condición se almacena en las variables Wset, Rset y Eset según corresponda
- Macros para la manipulación de los conjuntos:
 - FD ZERO(fd set *set): Inicializa set como conjunto vacío
 - FD SET(int fd, fd set *set): Añade fd a set
 - o FD CLEAR(int fd, fd set *set): Elimina fd de set
 - FD_ISSET(int fd, fd_set *set): Comprueba si fd está en set
- La función devuelve el número de descriptores que han experimentado un cambio de estado
- Si se produce un error, los conjuntos no se modifican y tout queda indeterminado
 - EBADF: Descriptor no válido en alguno de los tres conjuntos
 - EINTR: Señal no bloqueada recibida
 - **EINVAL**: Valor de n negativo

Multiplexación de E/S Síncrona

```
FD ZERO (&conjunto);
FD SET(0, &conjunto);
timeout.tv sec = 2;
timeout.tv usec = 0;
cambios = select(1, &conjunto, NULL, NULL, &timeout);
if (cambios == -1)
    perror("select()");
else if (cambios) {
    printf("Datos nuevos.\n");
    scanf("%s", buffer);
    printf("Datos: %s\n", buffer);
} else {
    printf("Ningún dato nuevo en 2 seg.\n");
```