

Redirecciones y Tuberías

Ampliación de Sistemas Operativos (prácticas)
E.U. Informática en Segovia
Universidad de Valladolid

Redirecciones

- Redirección de la entrada y la salida estándar
 - Unix/Linux definen tres descriptores con un significado especial, que suelen estar asociados al terminal

- 0 STD_INPUT: entrada estándar de datos
- 1 STD_OUTPUT: salida estándar de datos
- 2 STD_ERROR: salida estándar de errores

0	/dev/tty	STD_INPUT
1	listado.txt	STD_OUTPUT
2	/dev/tty	STD_ERROR

- Redirección de la salida estándar

- `$ ls -la > listado.txt`

- Redirección de la entrada estándar

- `$ write fdiaz < mensaje.txt`

0	mensaje.txt	STD_INPUT
1	/dev/tty	STD_OUTPUT
2	/dev/tty	STD_ERROR

- Redirección de la salida de error estándar

- `$ cc hilos.c 2> errores.log`

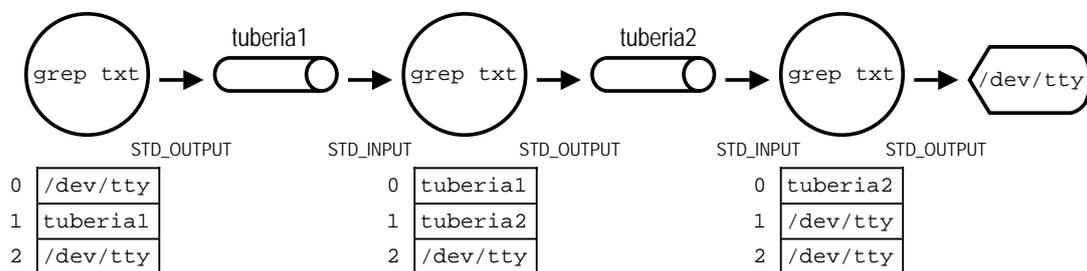
0	/dev/tty	STD_INPUT
1	/dev/tty	STD_OUTPUT
2	errores.log	STD_ERROR

Tuberías

■ Comunicación de procesos Unix/Linux

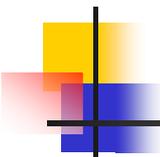
- La comunicación entre procesos en Unix/Linux puede realizarse mediante tuberías
- Las tuberías son un tipo especial de ficheros de capacidad limitada con acceso secuencial
- Las tuberías pueden compartirse (entre procesos relacionados mediante la relación padre-hijo) gracias al mecanismo de herencia

```
$ ls | grep txt | sort
```



Redirecciones y tuberías: llamadas al sistema

Redirecciones y tuberías	
dup2	Duplicar un descriptor de fichero
pipe	Creación de una tubería
mkfifo	Creación de una tubería con nombre (fifo)



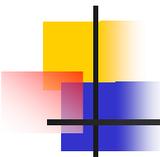
Redirecciones: dup y dup2

- **dup, dup2:** Duplicar un descriptor de fichero

```
#include <unistd.h>

int dup (int fd)
int dup2 (int fd, int copia_fd)
```

- Descripción
 - **dup:** retorna un descriptor de fichero cuya entrada es una copia de la que se corresponde con el parámetro **fd**. El descriptor que retorna es el descriptor disponible más bajo
 - **dup2:** cierra el descriptor que corresponde a **copia_fd** y luego copia la entrada del correspondiente al primer parámetro **fd** sobre la del segundo parámetro **copia_fd**
- Valor de retorno
 - Nuevo descriptor del fichero
 - -1 en caso de error (descriptor no válido o se supera el máximo de ficheros abiertos, **OPEN_MAX**)



Redirecciones: Ejemplo

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>

#define NEW (O_WRONLY|O_CREAT|O_EXCL)
#define PERM (S_IRUSR|S_IWUSR|S_IRGRP|S_IROTH)

int redirigir_sal (const char *fich) {
    int fd;

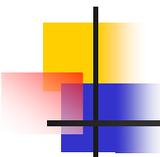
    if ( (fd=open(fich, NEW, PERM)) == -1 )
        return -1;
    if ( dup2(fd, STDOUT_FILENO) == -1)
        return -1;
    close(fd);
    return 0;
}
```

```
int main (int argc, char * argv[]) {
    int fd_origen, fd_destino;

    if (argc < 3) {
        fprintf(stderr, "Uso: %s fich_salida
                        orden args\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    if (redirigir_sal(argv[1]) == -1) {
        fprintf(stderr, "No se puede redirigir salida
                        hacia %s\n", argv[1]);
        exit(1);
    }

    if ( execvp(argv[2], &argv[2]) < 0) {
        fprintf(stderr, "no se puede ejecutar %s\n",
                    argv[2]);
        exit(1);
    }
}
```



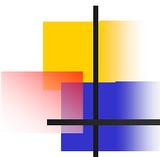
Tuberías: pipe

- **pipe**: Creación de una tubería (en memoria)

```
#include <unistd.h>

int pipe (int desc[2])
```

- Descripción
 - **pipe**: crea una estructura de datos en memoria, denominado tubería e inicialmente vacía, que se maneja como una cola FIFO de bytes
 - Las tuberías son un mecanismos de comunicación entre proceso Unix/Linux
 - Tras realizar la llamada, **desc[0]** es un descriptor de fichero válido para leer de la tubería (salida), mientras que **desc[1]** es un descriptor de fichero válido para escribir en la tubería (entrada)
 - La capacidad máxima de una tubería está limitada por la implementación,
 - Las tuberías junto con los descriptors de acceso son heredados por los procesos hijos y preservados tras la ejecución de **exec**
- Valor de retorno
 - 0 si no hay error
 - -1 en caso de error (array de descriptors **desc** no válido o se supera el máximo de ficheros abiertos, **OPEN_MAX**)



Tuberías

- Lectura de una tubería
 - Una vez abierta una tubería, por ejemplo, mediante **pipe**, puede leerse de la tubería, utilizando la llamada al sistema **read**, con una serie de consideraciones especiales:
 - Si existen bytes disponibles, se leen como mucho los solicitados en la llamada a **read**
 - Si en la tubería no hay datos, **read** suspende al proceso que lo invoca hasta que existan datos en la tubería (se puede evitar esta situación utilizando el modo de lectura no bloqueante **O_NONBLOCK** mediante la llamada al sistema **fcntl**)
 - Cuando no existe ningún descriptor de escritura asociada a la tubería (tanto del proceso lector como de cualquier otro proceso) **read** no suspende al proceso y retorna el valor 0, indicando así la condición de **final de datos en la tubería** (final de fichero)

Tuberías

■ Escritura en una tubería

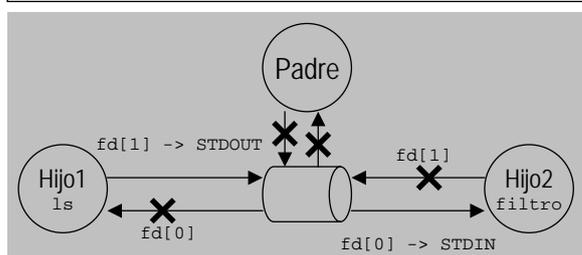
- Una vez abierta una tubería, por ejemplo, mediante **pipe**, puede escribirse en la tubería, utilizando la llamada al sistema **write**, con una serie de consideraciones especiales:
 - Si existe capacidad suficiente en la tubería para almacenar la cantidad de bytes solicitados en la llamada a **write**, éstos se almacenan en la tubería al final y, además, la operación puede considerarse atómica
 - Si no se pueden almacenar los datos de la escritura porque no hay suficiente sitio, el proceso escritor se bloquea hasta que exista disponibilidad de espacio
 - Si se intenta escribir en una tubería que no posee ningún descriptor de lectura asociado (tanto del proceso escritor como de cualquier otro proceso), el proceso que intenta escribir recibe la señal **SIGPIPE**. Este mecanismo facilita la eliminación automática de una cadena de procesos comunicados por tuberías cuando se aborta inesperadamente un componente de la cadena

Tuberías: Ejemplo 1

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>

int main (int argc, char *argv[]) {
    int i, fd[2], pid[2];
    /* Comprobación argumentos */
    if (argc < 2) {
        fprintf(stderr, "Uso: %s filtro\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    /* Creación recurso tubería, por el padre */
    pipe(fd);
    /* 1er hijo, ejecuta ls */
    if ( (pid[0]= fork()) == 0) {
        dup2(fd[1], STDOUT_FILENO);
        close(fd[0]);
        close(fd[1]);
        execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
        perror("Hijo1: Fallo al hacer exec");
        exit(1);
    }
}
```

```
/* 2do hijo, ejecuta filtro */
if ( (pid[1]=fork()) == 0) {
    dup2(fd[0], STDIN_FILENO);
    close(fd[0]);
    close(fd[1]);
    execvp(argv[1], &argv[1]);
    perror("Hijo2: Fallo al hacer exec");
    exit(1);
}
/* El padre no interviene */
close(fd[0]);
close(fd[1]);
for (i=0; i<2; i++)
    wait(pid[i], NULL);
exit(0);
}
```



Tuberías: Ejemplo 2

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#define TAM 256

int main (int argc, char *argv[]) {
    int fd[2], status;
    char buffer[TAM];
    unsigned lon;
    if (argc != 1) {
        fprintf(stderr, "Uso: %s\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    /* Creación recurso tubería */
    pipe(fd);
    switch (fork()) {
        case -1: fprintf(stderr, "Error al
                    hacer fork");
                exit(1);
                break;
        case 0: /* Código del hijo */
```

```
dup2(fd[1], STDOUT_FILENO);
close(fd[0]); close(fd[1]);
fprintf(stderr, "Hijo[%ld] va a escribir en la
                tubería\n", (long)getpid());
sprintf(buffer, "MENSAJE ESCRITO POR EL HIJO
                [%ld]", (long)getpid());
lon=strlen(buffer)+1;
if ( write(1, buffer, lon) != lon ) {
    fprintf(stderr, "Fallo al escribir el hijo\n");
    exit(1);
}
break;
default:/* Código del padre */
dup2(fd[0], STDIN_FILENO);
close(fd[0]); close(fd[1]);
fprintf(stderr, "Padre[%ld] va a leer de la
                tubería\n", (long)getpid());
while ( (wait(&status)==-1) && (errno==EINTR) );
if ( read(0, buffer, TAM) <= 0 ) {
    fprintf(stderr, "Fallo al leer el padre\n");
    exit(1);
}
printf("Proceso PADRE (mensaje leído): %s\n", buffer);
}
exit(0);
}
```

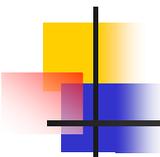
Tuberías: mkfifo

- **mkfifo**: creación de una tubería con nombre o fifo

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>

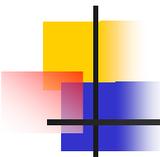
int mkfifo (char *ruta, mode_t modo)
```

- Descripción
 - Crea un fichero especial de tipo fifo (o tubería con nombre)
 - El nombre (por ejemplo, `/tmp/fifo_ida`) se especifica en el argumento **ruta**, mientras que el parámetro **modo** establece la forma de creación de la tubería
 - Las fifos, a diferencia de las tuberías sin nombre, persisten aunque todos los procesos los hayan cerrado (se guardan en un volumen de disco)
 - Para acceder a una fifo, todos los procesos deben tener los permisos adecuados
- Valores de retorno
 - 0 si funciona con éxito
 - -1 en caso de error (no se tiene permiso de acceso, la fifo ya existe, etc.)



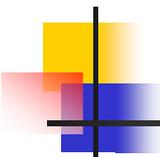
Tuberías: Ejemplo

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/stat.h>
#define TAM 256
int main(int argc, char *argv[]) {
    mode_t fifo_perm = S_IRUSR | S_IWUSR;
    int fd, status;
    char buffer[TAM];
    unsigned lon;
    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "Uso: %s nombre_fifo\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    if ((mkfifo(argv[1], fifo_perm) == -1) && (errno != EEXIST) ) {
        fprintf(stderr, "No se puede crear la fifo: %s\n", argv[1]);
        exit(1);
    }
}
```



Tuberías: Ejemplo

```
switch ( fork() ) {
    case -1: /* Error al hacer fork */
        fprintf(stderr, "Error al hacer fork\n");
        exit(1);
        break;
    case 0: /* Código del proceso hijo */
        fprintf(stderr, "Hijo [%ld] va a abrir la fifo %s\n", (long)getpid(),
            argv[1]);
        if ( (fd=open(argv[1], O_WRONLY)) == -1) {
            fprintf(stderr, "El hijo no puede abrir la fifo %s\n", argv[1]);
            exit(1);
        }
        sprintf(buffer, "MENSAJE ESCRITO POR EL HIJO [%ld]\n", (long) getpid());
        lon= strlen(buffer)+1;
        if ( write(fd, buffer, lon) != lon ) {
            fprintf(stderr, "Error al escribir en la fifo el hijo\n");
            exit(1);
        }
        fprintf(stderr, "El hijo [%ld] termina\n", (long) getpid());
        break;
}
```



Tuberías: Ejemplo

```
default: /* Código del proceso padre */
    fprintf(stderr, "Padre [%d] va a abrir la fifo %s\n", (long)getpid(),
            argv[1]);
    if ( (fd=open(argv[1], O_RDONLY | O_NONBLOCK)) == -1) {
        fprintf(stderr, "El padre no puede abrir la fifo %s\n", argv[1]);
        exit(1);
    }
    fprintf(stderr, "Padre esperando para leer de la fifo... %s\n",
            argv[1]);
    while ( (wait(&status)==-1) && (errno == EINTR) );
    if ( read(fd, buffer, TAM) <= 0) {
        fprintf(stderr, "El padre no puede leer de la fifo\n");
        exit(1);
    }
    fprintf(stderr, "Mensaje leído por el padre: %s\n", buffer);
}
exit(0);
}
```