LABORATORIO SISTEMI OPERATIVI: PIPING

- ERROR:
 - o **Librerie**: errno.h e string.h
 - o errno:
 - Variabile d'errore globale che contiene l'ultimo errore che si è verificato (inteso come valore numerico).
 - Eseguendo una syscall, questa può generare un errore o restituire un valore d'uscita; questo valore di ritorno viene salvato nella variabile errno.
 - Ogni syscall eseguita, salva il suo valore di ritorno nella variabile errno, sovrascrivendo quello precedentemente salvato.

o strerror(int errno):

- Funzione che prende come **argomento un codice d'errore** e **ritorna una stringa** (vettore di char) **descrittiva che riguarda l'errore** che si è generato.
- Viene usata per stampare a video un messaggio d'errore testuale associato all'errore numero passato come parametro.
- Partendo da un codice numerico, riusciamo a stampare un messaggio testuale d'errore.
- La lista di messaggi è disponibile all'interno del vettore globale sys_errlist (si accede via indice al messaggio contenuto).

o perror(char *msg):

Funzione che accetta come argomento una stringa e stampa a video:

```
msg + ":" + <messaggio d'errore testuale>
```

Errore stampato è equivalente a quello che si ottiene con strerror().

```
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>

int main(){
   int fp=open("pippo", "r"); //apro un file che non esiste
   printf("BEGIN\n\n");
   printf("ERRNO + STRERROR:\n");
   printf("Last error: %d, %s\n", errno, strerror(errno));
   printf("\n");
   printf("PERROR:\n");
   perror("?Error"); //di default viene aggiunto un 'a capo'
   printf("\nEND\n\n");
   return 0;
}
```

```
root@LABSO:/tmp/error# ./err
BEGIN

ERRNO+$STRETTOR:
Last error: 22, Invalid argument

PERROR:
?Error: Invalid argument

END

root@LABSO:/tmp/error#
```

```
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>

int main(){
   int fp = open("pippo1.txt", "r"); //apro un file che non esiste
   printf("BEGIN\n\n");
   printf("ERRNO + STRERROR:\n");
   printf("Last error: %d, %s\n", errno, strerror(errno));
   printf("\n");
   printf("PERROR:\n");
   perror("?Error"); //di default viene aggiunto un 'a capo'
   printf("\nEND\n\n");
   return 0;
}
```

```
root@LABSO:/tmp/error# ./err
BEGIN

ERRNO + STRERROR:
Last error: 2, No such file or directory

PERROR:
?Error: No such file or directory

END

root@LABSO:/tmp/error# []
```

1	EPERM	Operation not permitted	45	ELZNSYNC	Level 2 not synchronized	91	EPROTOTYPE	Protocol wrong type for socket
2	ENOENT	No such file or directory	46	EL3HLT	Level 3 halted	95	ENOPROT00PT	Protocol not available
8	ESRCH	No such process	47	EL3RST	Level 3 reset	93	EPROTONOSUPPORT	Protocol not supported
4	EINTR	Interrupted system call	48	ELNRNG	Link number out of range	94	ESOCKTN0SUPPORT	Socket type not supported
2	EI0	Input/output error	49	EUNATCH	Protocol driver not attached	92	ENOTSUP	Operation not supported
9	ENXIO	No such device or address	20	ENOCSI	No CSI structure available	92	EOPNOTSUPP	Operation not supported
7	E2BIG	Argument list too long	51	ELZHLT	Level 2 halted	96	EPFNOSUPPORT	Protocol family not supported
80	ENOEXEC	Exec format error	52	EBADE	Invalid exchange	6	EAFNOSUPPORT	Address family not supported by protocol
6	EBADF	Bad file descriptor	53	EBADR	Invalid request descriptor	86	EADDRINUSE	Address already in use
10	ECHILD	No child processes	54	EXFULL	Exchange full	66	EADDRNOTAVAIL	Cannot assign requested address
11	EAGAIN	Resource temporarily unavailable	22	ENOANO	No anode	100	ENETDOWN	Network is down
11	EWOULDBLOCK	Resource temporarily unavailable	26	EBADRQC	Invalid request code	101	ENETUNREACH	Network is unreachable
12	ENOMEM	Cannot allocate memory	22	EBADSLT	Invalid slot	102	ENETRESET	Network dropped connection on reset
13	EACCES	Permission denied	29	EBFONT	Bad font file format	103	ECONNABORTED	Software caused connection abort
14	EFAULT	Bad address	09	ENOSTR	Device not a stream	104	ECONNRESET	Connection reset by peer
15	ENOTBLK	Block device required	61	ENODATA	No data available	105	ENOBUFS	No buffer space available
16	EBUSY	Device or resource busy	62	ETIME	Timer expired	106	EISCONN	Transport endpoint is already connected
17	EEXIST	File exists	63	ENOSR	Out of streams resources	107	ENOTCONN	Transport endpoint is not connected
18	EXDEV	Invalid cross-device link	64	ENONET	Machine is not on the network	108	ESHUTDOWN	Cannot send after transport endpoint shutdow
19	ENODEV	No such device	65	ENOPKG	Package not installed	109	ET00MANYREFS	Too many references: cannot splice
20	ENOTDIR	Not a directory	99	EREMOTE	Object is remote	110	ETIMEDOUT	Connection timed out
21	EISDIR	Is a directory	29	ENOLINK	Link has been severed	111	ECONNREFUSED	Connection refused
22	EINVAL	Invalid argument	89	EADV	Advertise error	112	EHOSTDOWN	Host is down
23	ENFILE	Too many open files in system	69	ESRMNT	Srmount error	113	EHOSTUNREACH	No route to host
24	EMFILE	Too many open files	92	ECOMM	Communication error on send	114	EALREADY	Operation already in progress
25	ENOTTY	Inappropriate ioctl for device	7.1	EPR0T0	Protocol error	115	EINPROGRESS	Operation now in progress
26	ETXTBSY	Text file busy	72	EMULTIHOP	Multihop attempted	116	ESTALE	Stale file handle
27	EFBIG	File too large	73	EDOTDOT	RFS specific error	117	EUCLEAN	Structure needs cleaning
28	ENOSPC	No space left on device	74	EBADMSG	Bad message	118	ENOTNAM	Not a XENIX named type file
29	ESPIPE	Illegal seek	75	EOVERFLOW	Value too large for defined data type	119	ENAVAIL	No XENIX semaphores available
30	EROFS	Read-only file system	9/	ENOTUNIQ	Name not unique on network	120	EISNAM	Is a named type file
31	EMLINK	Too many links	77	EBADFD	File descriptor in bad state	121	EREMOTEIO	Remote I/O error
32	EPIPE	Broken pipe	78	EREMCHG	Remote address changed	122	EDQUOT	Disk quota exceeded
33	EDOM	Numerical argument out of domain	42	ELIBACC	Can not access a needed shared library	123	ENOMEDIUM	No medium found
34	ERANGE	Numerical result out of range	80	ELIBBAD	Accessing a corrupted shared library	124	EMEDIUMTYPE	Wrong medium type
35	EDEADLK	Resource deadlock avoided	81	ELIBSCN	.lib section in a.out corrupted	125	ECANCELED	Operation canceled
35	EDEADLOCK	Resource deadlock avoided	82	ELIBMAX	Attempting to link in too many shared libraries	126	ENOKEY	Required key not available
36	ENAMET00L0NG	File name too long	83	ELIBEXEC	Cannot exec a shared library directly	127	EKEYEXPIRED	Key has expired
37	ENOLCK	No locks available	84	EILSEQ	Invalid or incomplete multibyte or wide character	128	EKEYREVOKED	Key has been revoked
38	ENOSYS	Function not implemented	82	ERESTART	Interrupted system call should be restarted	129	EKEYREJECTED	Key was rejected by service
39	ENOTEMPTY	Directory not empty		ESTRPIPE	Streams pipe error	130	EOWNERDEAD	Owner died
40	EL00P	Too many levels of symbolic links		EUSERS	Too many users	131	ENOTRECOVERABLE	State not recoverable
42	ENOMSG	No message of desired type	88	ENOTSOCK	Socket operation on non-socket	132	ERFKILL	Operation not possible due to RF-kill
43	EIDRM	Identifier removed	89	EDESTADDRREQ	Destination address required	133	EHWPOISON	Memory page has hardware error
44	ECHRNG	Channel number out of range	96	EMSGSIZE	Message too long			

- FILE DESCRIPTOR:
 - Operazioni base:
 - open/close/read/write
 - Operazioni avanzate:
 - Iseek:
 - Permette di posizionare l'indice di lettura/scrittura del file in un punto specificato.
 - int dup(int oldfd):
 - Accetta come argomento un unico parametro intero che è un riferimento ad un file descriptor.
 - Una volta eseguita, si ottiene un nuovo indice che punta allo stesso file (avremo due indici nella tabella dei file descriptor che referenziano lo stesso file).
 - Int dup2(int oldfd, int newfd):
 - Accetta come argomento due interi:
 - o oldfd è il riferimento al file descriptor del file che si vuole duplicare.
 - o newfd è il nuovo riferimento che si vuole usare per riferirsi al file.
 - Permette anche una sovrascrittura, newfd potrebbe essere un indice che referenzia un altro file, ma usando la funzione dup2(), questo viene sovrascritto con l'indice passato.
 - dup() e dup2() sono funzioni che duplicano il file descritor e sono utili quando si eseguono funzioni come exec e la fork, per far si che i nuovi processi ereditino queste modifiche alla tabella dei descrittori di file.

```
#include <stdlib.h:
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
 int main(int argc, char *argv[]){
  int fdlog; //descrittore file
   char *cmd;
   char *args[] = {NULL, NULL, NULL, NULL, NULL, NULL};
   //Ogni processo ha 3 canali (input, output, error)
//Tramite la dup() possiamo alterare il comportamento di questi canali
   //param: nome del file, il file dove salvare i dati, il comando da eseguire e fino a 5 arg
if(argc < 3 || argc > 7){
   printf("?.ERROR. Usate: %s <logfile> <cmd> ... [up to 5 args]\n", argv[0]);
   exit(1);
   int a=0;
printf("logfile=%s\n", argv[1]);
printf("command=%s\n", argv[2]);
   //per eseguirlo: ./dup /tmp/log.txt ls -l /tmp/esempio
fdlog = open(argv[1], O_MRONLY|O_CREAT, 0777); //apre il file in sola scrittura, se non esiste lo crea
   //modifico il canale 1, facendo si che il canale 1 non punti piu' al video, ma al file appena aperto
dup2(fdlog, STDOUT_FILENO); //STDOUT_FILENO macro per il canale stdout (1)
dup2(fdlog, STDERR_FILENO); //STDERR_FILENO macro per il canale error (3)
//i canali 1 e 2 vengono modificati (rimango esistenti) ma semplicemente puntano a fdlog (file)
   cmd = argv[2];
//argomenti da passare alla exec
args[0] = cmd; //il primo e' il comando stesso
    //prendo gli argomenti passati da riga di terminale e li salvo in args
    for(a=3; a<argc; a++){}
      args[a-2] = argv[a];
   //sostituisce l'immagine del processo in esecuzione, con quello del comando che viene eseguito
//la logica viene cambiata, ma eredita delle informazioni (come la tabella di file descriptor)
   execvp(cmd, args);
   close(fdlog);
        turn 0;
```

• PIPING:

- Esempio:
 - Is | more:
 - Questi due comandi vengono eseguiti su due processi diversi in concorrenza.
 - Viene settato un buffer tra i due processi:
 - Is è un comando che genera dati e di default questi dati vengono inviati nel buffer del canale stdout (canale 1) ma tramite il comando di pipe '|', questi dati non vengono mandati nel canale standard ma vengono inviati nel buffer che si è creato tra i due processi (il suo canale d'uscita viene "dirottato").
 - Questo stesso buffer è dato in lettura al comando more che prende i dati generati da ls in input, gli elabora e a sua volta genera altri dati.
 - Questi dati però vengono mandati sul buffer standard del canale stdout (non ci sono altre indicazioni dopo il comando more).
 - Il questo **buffer** (che è stato settato tra i processi):
 - Se il processo che prova ad inserire dati, trova il buffer pieno, interrompe la sua esecuzione e aspetta che si liberi spazio prima di andare avanti.
 - Se il processo che prova a leggere i dati, trova il buffer vuoto, interrompe la sua esecuzione e aspetta che vengano generati i dati.
 - È presente una sorta di sincronizzazione tra i processi.

O PIPING ANONIMO:

- Vengono generati dei buffer che non hanno un nome, possono essere riferiti solo dai processi che stanno interagendo in quel momento (come nell'esempio precedente).
- Collega due processi che hanno un antenato in comune (nell'esempio precedente, l'antenato in comune è la shell).
- Al buffer sono associati 2 lati:
 - Lato di scrittura (Is scrive nel buffer).
 - Lato di lettura (more legge i dati).
- La comunicazione standard è di tipo unidirezionale:
 - P1 crea la pipe eseguendo la chiamata di sistema (genera due descrittori).
 - P1 esegue una fork che genera un nuovo processo P2 che, ereditando la tabella dei descrittori di file, eredita anche i riferimenti di questi due descrittori particolari che sono collegati tra loro.
 - P1 chiude uno dei due descrittori (lato scrittura o lettura) con la close().
 - P2 chiude l'altro descrittore.
 - Ora **P1 e P2 condividono il buffer**, uno in scrittura e uno in lettura.
 - Quando hanno terminato la comunicazione, chiudono i restanti descrittori.
- Se si volesse avere una **comunicazione bidirezionale**:
 - P1 crea 2 pipe (otteniamo 4 descrittori)
 - **P1 esegue una fork** che genera un nuovo processo P2, che ereditando la tabella dei descrittori di file, eredita anche i riferimenti di questi quattro descrittori.
 - P1 chiude da una pipe il lato di scrittura e dall'altra pipe quello di lettura.
 - P2 simmetricamente esegue la stessa operazione chiudendo gli altri lati.
 - In questo modo P1 e P2 possono entrambi leggere e scrivere usando però 2 buffer diversi.
 - Quando hanno terminato la comunicazione, chiudono i descrittori.

- Tramite la chiamata di sistema pipe(...) è possibile creare il buffer di comunicazione: int pipe(int fd[2]); //funzione si aspetta un vettore di due interi
 - Con la chiamata pipe(fd), fd che è un vettore di due interi, viene inizializzato con due valori (due indici della tabella del descrittore di file) che rappresentano:
 - fd[0]: lato letturafd[1]: lato scrittura
- Anziché creare con la open(...) dei canali di comunicazione sul file system (creazione e uso di file per la comunicazione), possiamo utilizzare la funzione pipe(...) per creare due descrittori di file (generati in contemporanea dal sistema) collegati tra loro che fanno riferimento alle due estremità del buffer che viene creato.
- È come se avessimo **creato due riferimenti ad un file** con la particolarità che questi due riferimenti, **puntano allo stesso contenuto** (buffer) **su due punti diversi** (i riferimenti rappresentano il lato di scrittura o di lettura).
- PER LA LETTURA:
 - read(fd[0], data, num):
 - o fd[0]: descrittore del lato della lettura dal buffer.
 - o data: variabile dove salvare i dati letti.
 - o **num**: **quantità** di **dati da leggere** dal buffer.
 - Se il lato di scrittura è stato chiuso, la funzione restituisce 0.
 - Se il **lato di scrittura è aperto** ma il **buffer è vuoto**, la **read(...)** aspetta i dati **sospendendo il processo** (o lo termina).
 - Se il lato di scrittura è aperto e il buffer contiene dati, leggo i dati disponibili (se voglio leggere una quantità di dati maggiore rispetto a quella presente del buffer non ho errori, ma possono rilevarlo in quanto la funzione read(...) restituisce il numero di elementi letti).
- PER LA SCRITTURA:
 - write(fd[1], data, num):
 - o fd[1]: descrittore del lato di scrittura sul buffer.
 - o data: variabile dove salvare i dati letti.
 - o **num: quantità** di **dati da leggere** dal buffer.
 - Se il **lato di lettura è stato** chiuso, la funzione **write(...) fallisce e invia un segnale di SIGPIPE al processo stesso** (operazione che di default termina il processo, ma possiamo sovrascrivere l'handler di questo segnale).
 - Se il lato di lettura è aperto ma il buffer è pieno, la funzione sospende il processo aspettando che si liberi spazio nel buffer.
 - Se il lato di lettura è aperto e il buffer non è pieno, posso scrivere i dati (se la dimensione dei dati che voglio scrivere è inferiore alla dimensione del buffer o dello spazio libero rimasto, l'operazione è atomica; altrimenti può darsi che l'operazione non sia atomica, viene eseguita in più cicli).
- È necessario definire un protocollo di comunicazione tra i processi per evitare problemi di sincronizzazione.

Esempio 1:

Esempio 2:

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#define READ 0
#define WRITE 1

// ./piperedir ls cat == ls | cat

int main(int argc, char *argv[]){
   int fd[2];
   pipe(fd);

   if(fork() > 0){
      close(fd[READ]);
      //quando il comando verra' eseguito, mandera' il suo output al descrittore e non a video
      dup2(fd[MRITE], 1); //dirotto il canale di output
      close(fd[MRITE]);
      execlp(argv[1], argv[1], NULL);
      perror("?Connect"); //viene visualizzato solo la exec non va a buon fine
}else{
      close(fd[MRITE]);
      //mando il datt in input al descrittore
      dup2(fd[READ]) 0); //dirotto il canale di input 0 con il descrittore
      close(fd[READ]);
      execlp(argv[2], argv[2], NULL);
      perror("?Connect"); //viene visualizzato solo la exec non va a buon fine
};
}
```

- PIPING NAMED (FIFO):
 - Librerie: sys/types.h e sys/stat.h
 - Creano un buffer che ha una denominazione propria ed è gestito mediante dei file particolari salvati sul file system.
 - Sono file persistenti.
 - Qualunque processo che conosca il riferimento di questi file speciali può accedervi e usarli (se ha i permessi).
 - Creazione mediante la funzione:

int mkfifo(const char *pathname, mode t mode); //path del file, permessi

o Esempio:

Processo READER

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

int main(){
    int fd;
    char *myfifo = "/tmp/pipe/pipe3/myfifo";
    //crea un file particolare su disco
    mkfifo(myfifo, 0666); //mkfifo(<pathname>, <permission>)
    char str1[80], str2[80];
while(1){
        //open() fa da sincronizzatore
        fd = open(myfifo, 0_RBONLY); //open FIFO for read only
        read (fd, str1, 80); //read from FIFO
        printf("User1: %s\n", str1); //print message and close
        close(fd);

        fd = open(myfifo, 0_MRONLY); //open FIFO for write only
        fgets(str2, 80, stdin); //input from user, maxlen=80
        write(fd, str2, strlen(str2)+1); //write and close
        close(fd);
};
return 0;
}
```

Processo WRITER

```
//MRITER
#include <string.h>
#include <fcntl.h>
#include <fsys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main(){
    int fd;
    char *myfifo = "/tmp/pipe/pipe3/myfifo";
    //crea un file particolare su disco
    mkfifo(myfifo, 0666); //mkfifo(<pathname>, <permission>)
    char str1[80], str2[80];
while(1){
    fd = open(myfifo, 0 WRONLY); //Open FIFO for write only
    fgets(str2, 80, stdin); //input from user, maxlen=80
    write(fd, str2, strlen(str2)+1); //write and close
    close(fd);

    fd = open(myfifo, 0_RDONLY); //open FIFO for read only
    read (fd, str1, 80); //read from FIFO
    printf("User1: %s\n", str1); //print message and close
    close(fd);
};
return 0;
}
```