Programmazione di sistema in Linux: System Call per le IPC (InterProcessCommunication)

E. Mumolo

Tipi di IPC

- PIPE
- FIFO
- Shared Memory
 - shm_open() + mmap(), shm_unlink(), munmap()
- Semafori
 - sem_open(), sem_close(), sem_unlink(), sem_post(), sem_wait(),
- Segnali
- Scambio di Messaggi
 - mq_open(), mq_close(), mq_send(), unlink(), mq_receive(), sem_init()
- Socket

Pipe

- Cos'è un pipe?
 - □ E' un canale di comunicazione che unisce due processi
- Caratteristiche:
 - La più vecchia e la più usata forma di interprocess communication (IPC) introdotta in Unix
- Limitazioni
 - Sono half-duplex (comunicazione in un solo senso)
 - Utilizzabili solo tra processi con un "antenato" in comune
- Come superare queste limitazioni?
 - Gli stream pipe sono full-duplex
 - □ FIFO (named pipe) possono essere utilizzati tra più processi
 - named stream pipe = stream pipe + FIFO

Pipe

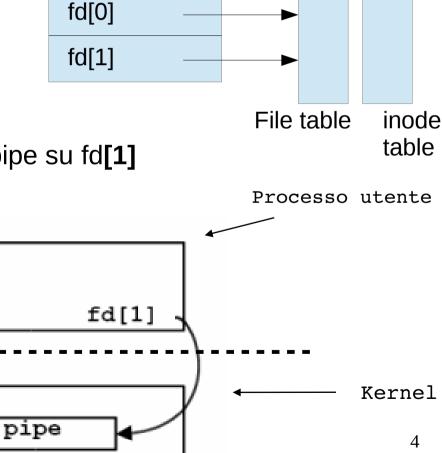
fd[0]

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

- Ritorna due descrittori di file attraverso l'argomento fd
 - fd[0] è aperto in lettura
 - fd[1] è aperto in scrittura
 - Leggo la pipe da fd[0]. Scrivo nella pipe su fd[1]



Implementa il modello PRODUTTORE CONSUMATORE



User file descriptor table

stdin

stdout

stderr

Comunicazione IPC client server con PIPE

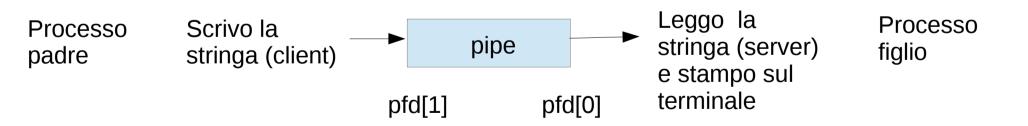
- Il client chiede un servizio
- Il server effettua il servizio
- Semplici servizi:
 - Stampa
 - File
 - Draw
 - ...
- Comunicazioni tipiche tra client server:
 - Rete di comunicazione
 - Pipe
 - Fifo
 - .

Comunicazione IPC client server con PIPE

Modello:



• Con Pipe:

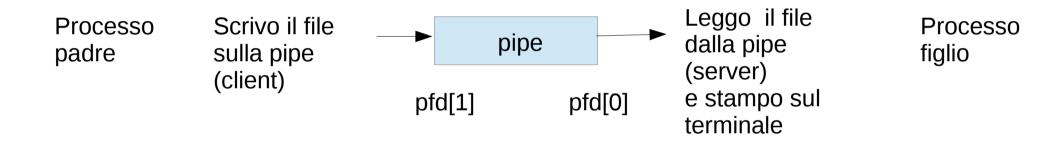


Sincronizzazione produttore-consumatore

Codice

```
#include <unistd.h>
        #include <stdlib.h>
        #include <string.h>
        #include <stdio.h>
        #define MAXLINE 1024
        //ipc-pipe-1.c
        int main(int argc, char *argv[])
            int n, pfd[2];
            pid t pid;
            char line[MAXLINE], msq[80];
            strcpy(msq,arqv[1]); /* copia la stringa data in linea */
            if (pipe(pfd) < 0) {perror("pipe"); exit(0);}</pre>
            if ( (pid = fork()) < 0) {perror("pipe"); exit(0);}</pre>
            else if (pid > 0) { /* client = padre */
              close(pfd[0]);
                 printf("sono il padre. Sto scrivendo il messaggio nella pipe\n");
                 sleep(2); /* aspetto a scrivere */
                 write(pfd[1], msq, sizeof(msq));
                 wait();
Chiudo I
            } else { /* server = figlio */
descrittori
              close(pfd[1]);
che non
                 printf("sono il processo figlio. Aspetto il messaggio\n");
servono
                 n = read(pfd[0], line, MAXLINE);
                 printf("ricevuto: %s\n", line);
                                                        La lettura della pipe aspetta che
            exit(0);
                                                        ci sia qualcosa dentro
```

Invio di un file con approccio client-server

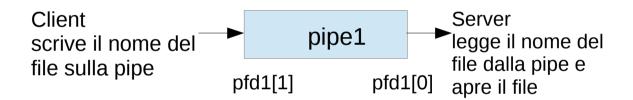


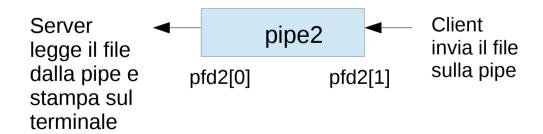
Invio di un file con approccio client-server

```
#include <stdio.h>
                                    yoid server(int readfd){
#include <string.h>
                                       while (read(readfd,buffer,sizeof(buffer)) > 0)
#include <stdlib.h>
                                             printf("%s",buffer);
#define maxsize 1000
                                       printf("\n");
                                     }
char buffer [maxsize];
int main(){
    int pfd[2], pid, status;
    pipe(pfd);
    pid=fork();
    if(pid>0)
        close(pfd[1]);
        server(pfd[0]);
        wait(&status);
        exit(0);
    }
    else
        close(pfd[0]);
        sleep(1); /* il client aspetta mentre il server legge la pipe */
        client(pfd[1]);
        exit(0);
                               ▶ void client(int writefd){
    }
                                    FILE * fp;
                                    char line[1000];
                                     fp=fopen("/home/mumolo/testsmall.txt","r");
                                    while(fgets(line, sizeof(line), fp)!=NULL)
                                                                                      9
                                         write(writefd, line, sizeof(line));
                                 }
```

Pipe bidirezionali

- La pipe è monodirezionale!
- L'unico modo per avere pipe bidirezionali è di averne due, una per ogni direzione
- Per esempio: scriviamo il nome del file che vogliamo leggere in una direzione
- Scriviamo il contenuto del file nell'altra direzione





Pipe bidirezionali

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#define maxsize 1000
char buffer [maxsize];
int main()
    int pfd1[2],pfd2[2], pid, status;
    pipe(pfd1); pipe(pfd2);
    pid=fork();
    if(pid>0)
        close(pdf1[0]); close(pdf2[1]);
        sleep(1); /* il client aspetta mentre il server legge la pipe */
        server(pfd2[0],pfd1[1]);
        wait(&status);
        exit(0);
    }
    else
    {
        close(pfd1[1]); close(pfd2[0]);
        client(pfd1[0],pfd2[1]);
        exit(0);
    }
```

```
void server(int readfd,int writefd)
   printf ("dai il pathname: ");
   fgets (buffer, sizeof (buffer), stdin);
   write(writefd, buffer, sizeof (buffer));
   while (read(readfd,buffer,sizeof(buffer)) > 0)
        printf("%s",buffer);
   printf("\n");
}
```

```
void client(int readfd,int writefd)
{
   FILE * fp;
   char line[1000];
   read(readfd, buffer, sizeof(buffer));
   if (strchr (buffer, '\n'))
         *strchr(buffer, '\n') = '\0';
   fp=fopen(buffer, "r");
   while(fgets(line, sizeof(line), fp)!=NULL)
       write(writefd, line, sizeof(line)); 11
}
```

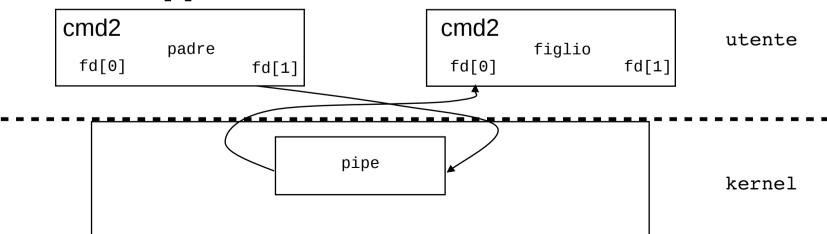
Comunicazione tra processi: cmd1 | cmd2

Come utilizzare le pipe?

- Gli eventuali figli, ereditano la UserFileDescriptorTable
- I canali non utilizzati vanno chiusi
- Redirezione standard input e output

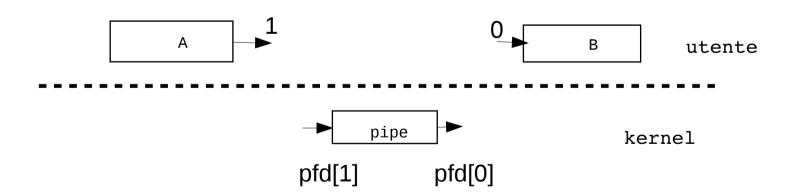
Esempio: padre | figlio

- II padre
 - Duplica fd[1] sulla 1
 - Chiude fd[0]
- Il figlio
 - Duplica fd[0] sulla 0
 - Chiude fd[1]



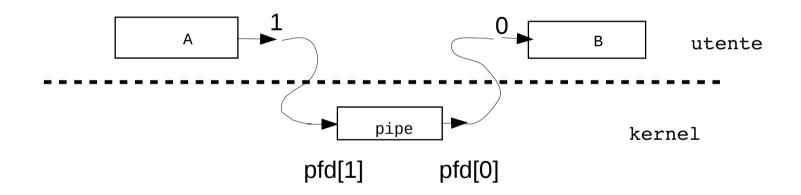
Comunicazione tra processi: cmd1 | cmd2

- Vediamo cosa succede quando scrivo \$A | B
- A e B sono due programmi:
 - A scrive il suo output sullo standard output
 - B legge il suo input dallo standard input



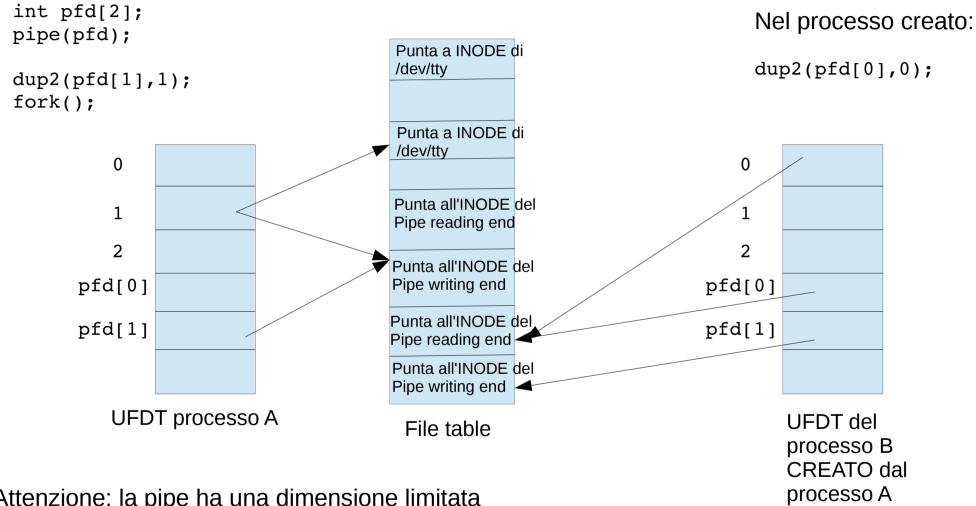
Comunicazione tra processi: cmd1 | cmd2

La pipe realizza la comunicazione tra A e B creando un canale nel kernel e facendo in modo che:



- Come si realizza? Con la redirezione dei descrittori di file.
- Vediamolo in dettaglio:

Comunicazione tra processi: creazione e redirezione delle pipe



Attenzione: la pipe ha una dimensione limitata La pipe funziona secondo il principio del produttore/consumatore

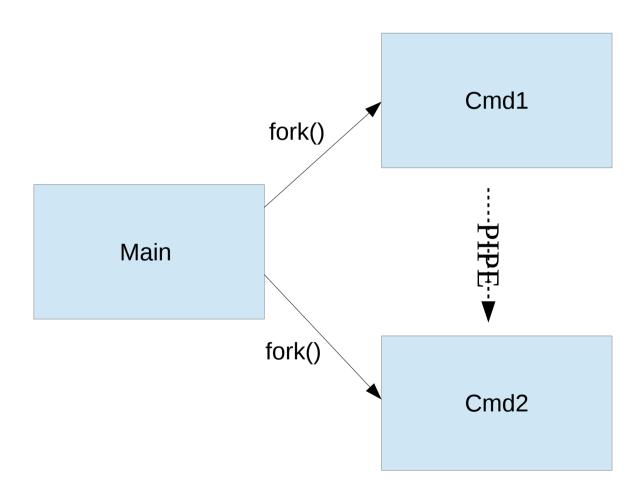
Il processo A scrive sullo standard output (1) in realtà scrive sul writing end della pipe! Il processe B legge dallo standard input (0). In realtà legge dal reading end della pipe!

Come realizzo cmd1 | cmd2 ?

- Se cmd1 e cmd2 sono 2 processi, non posso fare exec(cmd) nel main:
 - Sovrascriverei tutto il codice
- Soluzione: creare processi concorrenti
- Chi crea I processi concorrenti?

Prima architettura di cmd1 | cmd2

- Il main crea I due processi concorrenti
- Ciascun processo esegue exec



Prima architettura di cmd1 | cmd2

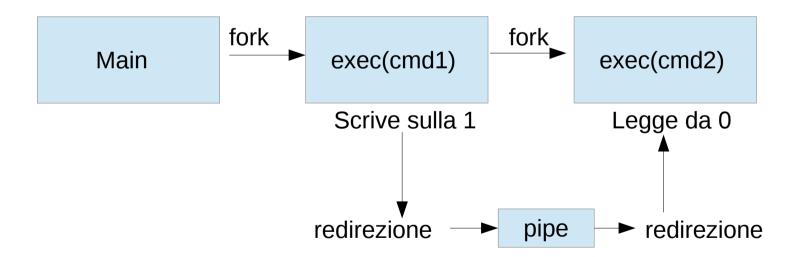
```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
//ipc-shell-1.c
main(){
     int pfd[2]; pipe(pfd);
     switch(fork()) {
          case -1:printf("error in fork");exit(1);
          case 0:
                    if (close(1) == -1) {
                    printf("error in close(1)");
                    exit(1);
               dup(pfd[1]);
               close(pfd[0]); close(pfd[1]);
               execlp("who", "who", NULL);
               printf("error in execl1");
               exit(1);
     }
     switch(fork()) {
          case -1:printf("error in fork");exit(1);
          case 0:
                    if(close(0) == -1){
                    printf("error in close(0)");
                    exit(1);
               dup(pfd[0]);
               close(pfd[0]); close(pfd[1]);
               execlp("wc", "wc", NULL);
               printf("error in execl2");
               exit(1);
     close(pfd[0]); close(pfd[1]);
     wait(NULL) ;
```

Esempio: \$who | wc

Nota: quale processo parte per primo? Irrilevante (pipe)

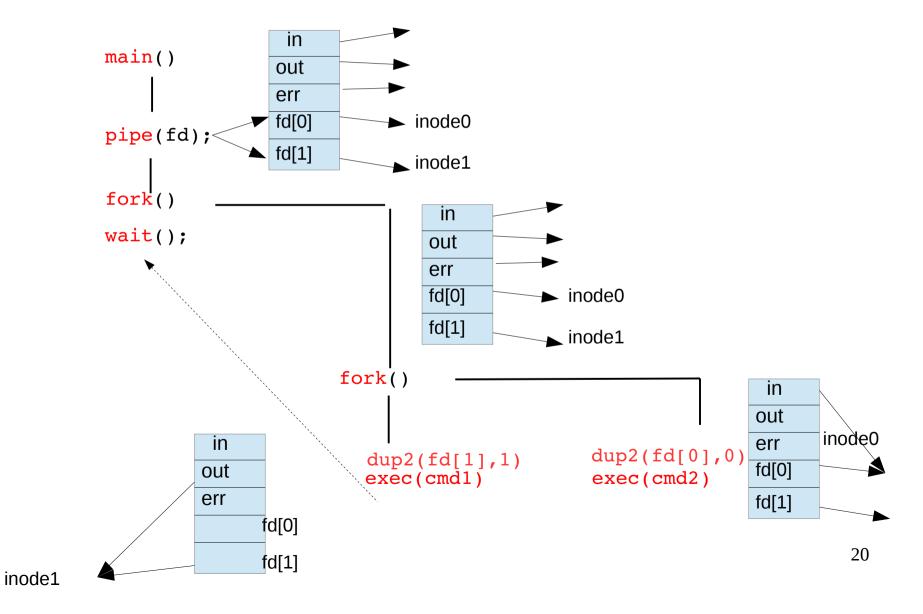
Seconda architettura cmd1 | cmd2

- Il main crea un processo concorrente
- Il processo crea un altro processo concorrente e poi esegue exec
- Dov'è generata la pipe? Nel Main



Seconda architettura cmd1 | cmd2

• Dettaglio delle redirezioni



Seconda Architettura

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
const char *cmd1[] = { "/bin/ps", "-e", 0 };
const char *cmd2[] = { "/usr/bin/wc", "-1", 0 };
int fd[2];
//ipc-shell-2.c
void runpipe()
    int pid;
    switch (pid = fork()) {
       case 0: dup2(fd[0], 0);
           close(fd[1]);
           execvp(cmd2[0], cmd2);
           perror(cmd2[0]);
       default: dup2(fd[1], 1);
            close(fd[0]);
            execvp(cmd1[0], cmd1);
            perror(cmd1[0]); break;
       case -1: perror("fork"); exit(1);
int main()
    int pid, status;
    pipe(fd);
    switch (pid = fork()) {
       case 0: runpipe(); exit(0);
       default: wait(); break;
       case -1: perror("fork"); exit(1);
    exit(0);
```

Modello di interprete comandi (shell)

```
while(true){
    Stampa il prompt;
    Leggi la linea di comandi; //esempio ls | cut | wc > file
    Dividila in tokens; //parsing: 'ls', '|', 'cut', '|', 'wc', '>', 'file'
    Per ogni token
        Se il token e' un metacomando predisponi le chiamate di sistema;
        Se il token è un comando esegui exec(comando)
}
```

Struttura del secondo modello di shell

```
char buf[MAXLINE]; char *cmd1; char *cmd2; char *arg1[MAX]; char *arg1[MAX];
void main() {
   printf("%% ");
                                  /* prompt */
   while(fgets(buf, MAXLINE, stdin) != NULL) { /* ciclo di letture */
       Parsing(); /*esamina la stringa di ingresso cmd1 <opz> | cmd2 <opz>
                    e la divide in: cmd1 cmd2 arg1 arg2
        pid = fork();
                                     /* prima fork */
                                  /* processo generato */
        if(pid == 0) {
                                     /* creazione della pipe */
          pipe(pipeFd);
          if(fork() == 0) {
             dup2(pipeFd[1], STDOUT FILENO); /* redirezione */
            execvp(cmd1, arg1); /* esecuzione del 1o comando */
           } else {
               close(pipeFd[1]); /* chiusura della pipe in scrittura */
               dup2(pipeFd[0], STDIN FILENO); /* redirezionw */
              execvp(cmd2, arg2); /* esecuzione del 2o comando */
         } else {
           waitpid(pid, &status, 0); /* attesa della terminazione */
           printf("%% ");
                                    /* prompt */
                                                                    23
```

Pipe "normali"

- possono essere utilizzate solo da processi che hanno un "antenato" in comune
- motivo: unico modo per ereditare descrittori di file

Named pipe

- permette a processi non collegati di comunicare
- utilizza il file system per "dare un nome" al pipe
- chiamate stat, Istat
 - Utilizzando queste chiamate su pathname che corrisponde ad un fifo, la macro S_ISFIFO restituirà true)
- la procedura per creare un fifo è simile alla procedura per creare file

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkfifo(const char *path, mode_t mode);
```

- crea un FIFO dal pathname specificato
- la specifica dell'argomento mode è identica a quella di open
 (O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR, etc)

Come si usa un FIFO?

- una volta creato un FIFO, le normali chiamate **open**, **read**, **write**, **close**, possono essere utilizzate per leggere il FIFO
- il FIFO può essere rimosso utilizzando unlink
- le regole per i diritti di accesso si applicano come se fosse un file normale

Chiamata open:

- File aperto senza flag O_NONBLOCK
 - Se il file è aperto in lettura, la chiamata si blocca fino a quando un altro processo non apre il FIFO in scrittura
 - Se il file è aperto in scrittura, la chiamata si blocca fino a quando un altro processo non apre il FIFO in lettura
- File aperto con flag O_NONBLOCK
 - Se il file è aperto in lettura, la chiamata ritorna immediatamente
 - Se il file è aperto in scrittura, e nessun altro processo è stato aperto in lettura, la chiamata ritorna un messaggio di errore

Chiamata write

- se nessun processo ha aperto il file in lettura viene generato un segnale
 SIGPIPE
 - ignorato/catturato: write ritorna -1 e errno=EPIPE
 - azione di default: terminazione

Atomicità

- Quando si scrive su un pipe, la costante PIPE_BUF specifica la dimensione del buffer del pipe
- Chiamate write di dimensione inferiore a PIPE_BUF vengono eseguite in modo atomico
- Chiamate write di dimensione superiore a PIPE_BUF possono essere eseguite in modo non atomico
 - La presenza di scrittori multipli può causare interleaving tra chiamate write distinte

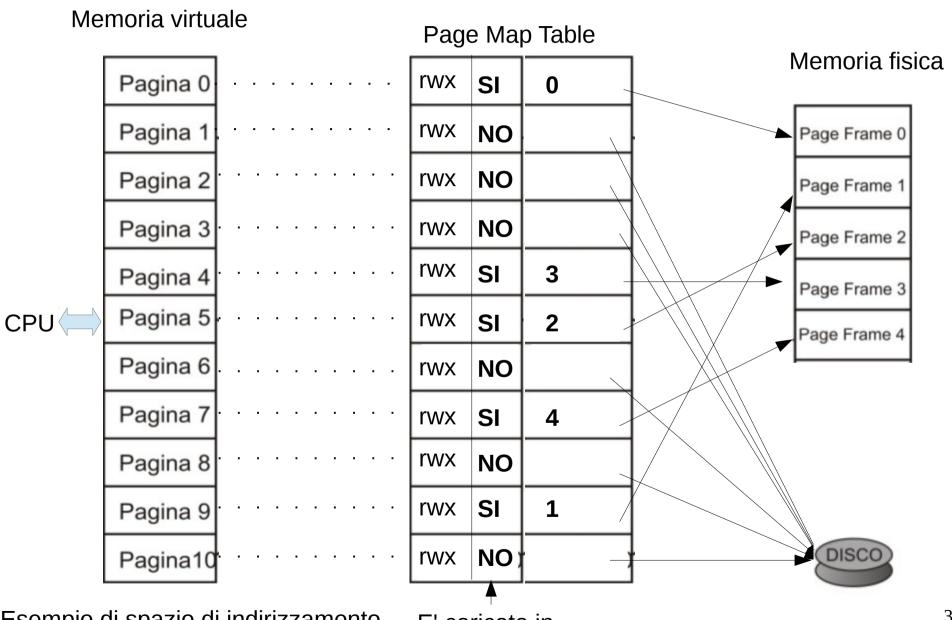
FIFO: comunicazione client-server

```
// SERVER
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/stat.h>
#include <unistd.h>
#include <linux/stat.h>
#define FIFO FILE
                   "MIA FIFO"
int main(void)
   FILE *fp;
    char readbuf[80];
    /*crea la FIFO */
   umask(0);
    mknod(FIFO FILE, S IFIFO 0666, 0);
   while(1)
        fp = fopen(FIFO FILE, "r");
        fgets(readbuf, 80, fp);
        printf("messaggio ricevuto: %s\n", readbuf);
        fclose(fp);
    }
    return(0);
```

Client-server con FIFO

```
// CLIENT
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define FIFO FILE
                   "MIA FIFO"
int main(int argc, char *argv[])
{
    FILE *fp;
    if ( argc != 2 ) {
        printf("USO: client [string]\n");
        exit(1);
    }
    if((fp = fopen(FIFO FILE, "w")) == NULL) {
        perror("fopen");
        exit(1);
    }
    fputs(argv[1], fp);
    fclose(fp);
    return(0);
```

Shared memory: cenni di memoria virtuale

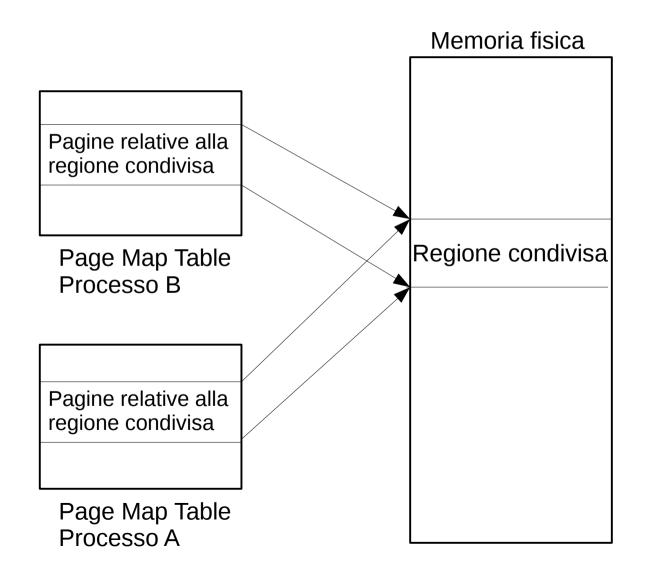


Esempio di spazio di indirizzamento di un processo = spazio virtuale

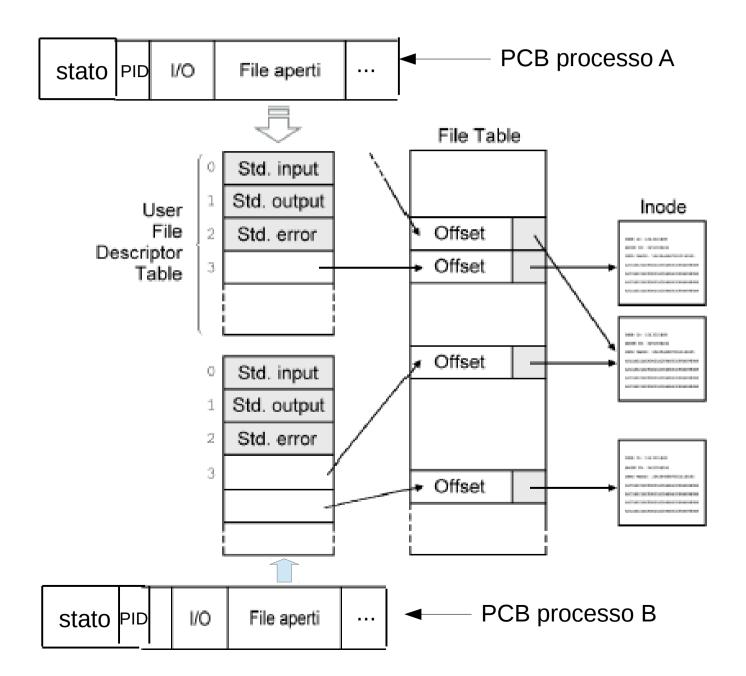
E' caricata in memoria fisica?

Shared memory

• E' una regione di memoria condivisa tra più processi

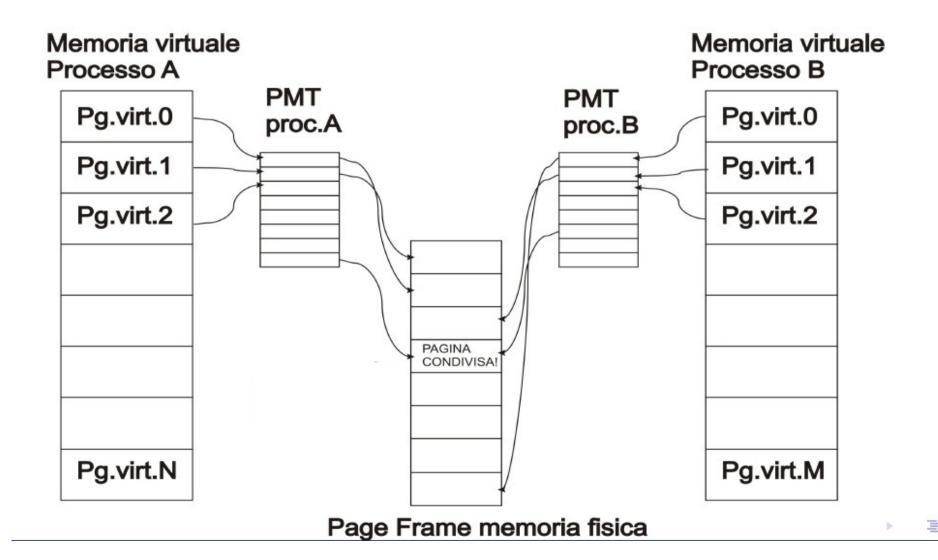


Visione d'insieme



Visione d'insieme conShared memory

Visione d'insieme



Spazio di indirizzamento di un processo in Linux

• E' uno spazio virtuale

Indirizzi alti argv, environ Stack Regioni di memoria Non allocato condivisa Heap Dati Codice eseguibile Indirizzi bassi

- shm_open(): Crea una shared memory o si attacca ad una regione pre-esistente. Ritorna un descrittore numerico in UFDT.
- shm_unlink(): Cancella una shared memory descritta dal descrittore numerico. La regione rimane allocata finchè tutti I processi che la usano non terminano.
- mmap(): Mappa la shared memory nella memoria del processo. Ritorna un puntatore alla memoria
- munmap(): L'inverso di mmap().
- msync(): Sincronizza la shared memory con un file.

- Apertura di una memoria condivisa
- Creazione di una memoria condivisa

```
#include <sys/mman.h>
        #include <sys/stat.h> /* mnemonici in mode */
        #include <fcntl.h>
                                          /* mnemonici in oflag */
        int shm open(const char *name, int oflag, mode t mode);

    Mnemonici di oflag:

                                                         S_IRUSR | S_IWUSR
         O_RDONLY, O_RDWR,O_CREAT, O_EXCL, O_TRUNC
                                                         → permesso di lettura e
                                                         scrittura
            Se entrambi settati, shm_open
                                                    Se la regione esiste
            non funziona se la regione esiste già
                                                    già, la tronca a zero
                                                    bvte

    Rimozione di una memoria condivisa.
```

int shm unlink(const char *name);

Mappaggio della memoria condivisa nella memoria del processo

- Se addr è zero, il kernel sceglie l'indirizzo
- La lunghezza in byte della memoria condivisa è length
- L'argomento prot può essere:
 - PROT_READ, PROT_WRITE, PROT_EXEC, PROT_ NONE cioè la pagina può essere letta, scritta, eseguita, non può essere acceduta Normalmente prot= PROT_READ|PROT_WRITE
- flags determina se I cambiamenti sono visibili o meno ad altri processi
 - MAP_ANONYMOUS, MAP_SHARED, MAP_PRIVATE Normalmente flags=MAP ANONYMOUS | MAP SHARED
- fd, offset sono usati per mappare la memoria su un file (vedi msync)

• Rimuove la mappatura e rende disponibile la memoria all'indirizzo addr

```
int munmap(void *addr, size t length);
```

- La mappatura è rimossa anche quando il processo termina
- Sincronizzazione con il file indicato in mmap

```
#include <sys/mman.h>
int msync(void *addr, size_t length, int flags);
```

• Attenzione: queste chiamate di sistema richiedono la Realtime Extensions Library di POSIX.1b, cioè la librt. Per cui la compilazione è:

```
$gcc source.c -o source -lrt
```

Primo esempio d'uso della shared memory

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
                                                        Scrittura di numeri interi e float con
#include <sys/mman.h>
                                                        delay per sincronizzazione
#define SIZE sizeof(int)
int main (void)
     pid_t pid;
     float* shared_memory, scritto, letto;
     int i_letto, i_scritto;
     shared memory=mmap(0, SIZE, PROT READ|PROT WRITE, MAP ANONYMOUS|MAP SHARED, -1, 0);
     pid = fork();
     if (pid==0){
         sleep(1); letto = *shared_memory; printf ("\tprocesso generato. Leggo = %f\n", letto);
         sleep(1); i letto = *(int*)shared memory;
         printf ("\tprocesso generato. Leggo = %d\n", i_letto);
         sleep(1); letto = *shared memory; printf ("\tprocesso generato. Leggo = %f\n", letto);
    else {
         scritto=20; *shared memory = scritto; printf ("Processo padre. Scrivo = %f\n", scritto);
         sleep(1);
         i scritto=47; *(int *)shared memory = i scritto;
         printf ("Processo padre. Scrivo = %d\n", i_scritto );
         sleep(1);
         scritto=13;
                       *shared memory = scritto; printf ("Processo padre. Scrivo = %f\n", scritto);
         sleep(1);
         wait(pid);
                                                                                                   39
    exit (0);
```

Condivisione di un array in shared memory

```
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#define SIZE sizeof(int)
int main (void)
    int i, pid;
                                       Essendo I processi imparentati non serve
    float* shared memory;
                                       agganciare la regione condivisa con shm open
    float* p;
    float* q;
    shared memory=mmap(0, 5*SIZE, PROT READ | PROT WRITE,
                                  MAP ANONYMOUS | MAP SHARED, -1, 0);
    pid = fork();
    if (pid==0){
          sleep(1); /* aspetta che il processo padre scriva gli elementi */
          p=shared memory;
          printf("lettura:\n");
         for(i=0; i<5; i++)
                                  printf ("\tarray[i] = \%f\n", *p++);
    else {
          q=shared memory;
         for(i=0; i<5; i++)
                                  *q++ = i*10:
          printf("scritto l'array!\n");
         wait(pid);
    exit (0);
```

Condivisione di un array in shared memory tra processi diversi Processo scrittore

```
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/stat.h>
                        /* mnemonici in mode */
#include <fcntl.h>
                       /* mnemonici in oflag */
#define SIZE sizeof(int)
int main (void)
    int fd,i, pid,size=5*sizeof(float);
    float* shared_memory;
    float* p;
    float* q;
    fd = shm open("mymem", O CREAT | O EXCL | O RDWR, S IRUSR | S IWUSR);
    ftruncate(fd,size);
     shared memory = mmap(NULL, size, PROT READ | PROT WRITE, MAP SHARED, fd, 0);
     sleep(1);
     q=shared memory;
    for(i=0; i<5; i++)
          *q++ = i*10:
    printf("scritto l'array!\n");
```

Condivisione di un array in shared memory tra processi diversi Processo lettore

```
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/stat.h>
                         /* mnemonici in mode */
#include <fcntl.h>
                       /* mnemonici in oflag */
int main (void)
    int fd,i, pid,size=5*sizeof(float);
    float* shared memory;
    float* p;
    float* q;
    fd = shm open("mymem", O EXCL O RDWR, S IRUSR | S IWUSR);
    shared memory = mmap(NULL, size, PROT READ | PROT WRITE, MAP SHARED, fd, 0);
     p=shared memory;
     printf("lettura array:\n");
    for(i=0; i<5; i++)
          printf ("\tarray[i] = \%f\n", *p++);
                                                                                             42
     exit (0);
```