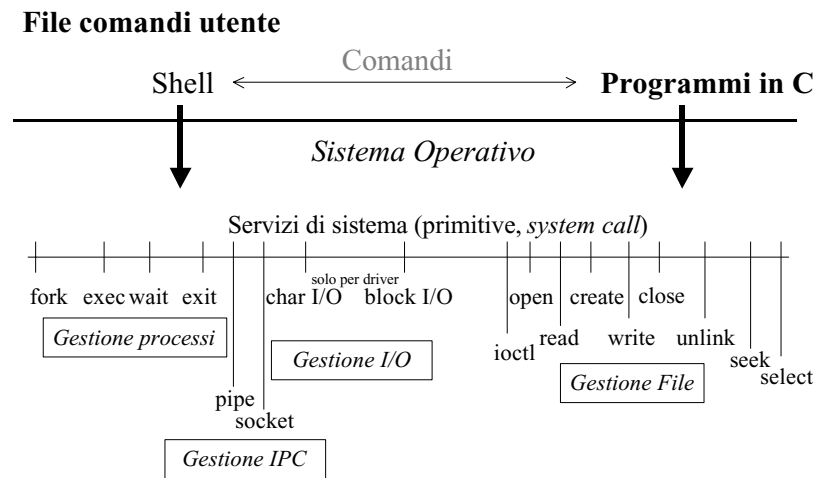


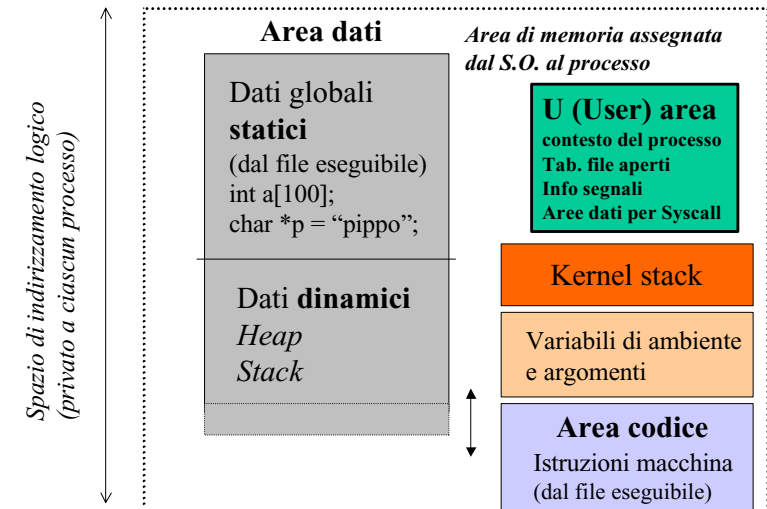
Introduzione

Programmazione di sistema in UNIX



Introduzione

Immagine di un processo in UNIX



Introduzione

Lo spazio di indirizzamento di un processo UNIX

Ogni processo opera in uno spazio di indirizzamento logico e privato

L'immagine di un processo è mappata in un address space ed è organizzata in due aree principali:

- area utente (codice, dati, stack);
- area di kernel (kernel stack, user area)

Entrambe possono essere trasferite sul dispositivo di swap (swappable)

Il kernel utilizza inoltre strutture dati residenti (non swappable) :

- process table
- text table (tabella dei codici correnti)

Introduzione

Argomenti di un programma

Un programma può accedere agli eventuali argomenti di invocazione attraverso i parametri della funzione principale **main**

```
/* mioprogramma.c */
main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    printf("Numero di argomenti (argc) = %d\n", argc);
    for(i=0;i<argc;i++)
        printf("Argomento %d (argv[%d]) = %s\n",i,i,argv[i]);

    printf("L'argomento di indice 0 è il nome del programma eseguito\n");
}
```

Introduzione

Eseguendo il programma

```
$ mioprogramma 1 pippo pluto 4
```

viene visualizzato:

```
Numero di argomenti (argc) = 5
Argomento 0 (argv[0]) = mioprogramma
Argomento 1 (argv[1]) = 1
Argomento 2 (argv[2]) = pippo
Argomento 3 (argv[3]) = pluto
Argomento 4 (argv[4]) = 4
L'argomento di indice 0 è il nome del programma
eseguito
```

Introduzione

Le primitive UNIX ritornano sempre un valore intero che esprime il successo (≥ 0) o il fallimento (-1 o comunque < 0) della chiamata:

- la descrizione dell'errore viene resa disponibile nella variabile `errno` (non è necessario definirla)
- funzioni di utilità come `perror` o `strerror` permettono di visualizzare o di generare messaggi descrittivi dell'errore

```
if (syscall_N(..., ...) < 0)
{
    perror("Errore nella syscall_N");
    /* La descrizione dell'errore viene
    concatenata alla stringa argomento di
    perror */
    exit(-1); /* terminazione del processo con
    errore */
}
```

Introduzione

Variabili di ambiente

Sono accessibili attraverso :

- un terzo parametro `char **envp` della funzione principale **main** (o come variabile esterna `extern char **environ;`)
- mediante le funzioni di utilità `getenv/putenv`

```
/* mioprogramma.c */
main(int argc, char *argv[], char **envp)
{
    int i;
    printf("Numero di argomenti (argc) = %d\n", argc);
    for(i=0;i<argc;i++)
        printf("Argomento %d (argv[%d]) = %s\n",i,i,argv[i]);

    while (*envp != NULL)
        { printf("%s\n",*envp++);
        }
}
```

Operazioni sui file

L'uso di file (e di dispositivi) in UNIX si basa su un protocollo di richiesta/rilascio della risorsa

• **Prologo** (richiesta della risorsa)

- primitive `open` o `creat` (o altre per l'accesso a risorse che non siano file)

• **Uso della risorsa**

- primitive `read`, `write` o altre

• **Epilogo** (rilascio della risorsa)

- primitiva `close`

Operazioni sui file

Apertura ed eventuale creazione di un file

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

```
int open(const char *pathname,int flags);
oppure
```

```
fd=int open(const char *pathname,int flags,mode_t
mode);
```

```
int creat(const char *pathname,mode_t mode);
```

- `pathname` è il nome/percorso del file da aprire o creare
- `flags` contiene il modo di accesso richiesto (uno tra `O_RDONLY`, `O_WRONLY`, `O_RDWR`) più altre eventuali opzioni in OR (ad es. `O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC` per richiedere la creazione di un nuovo file o per azzerarlo se già esistente)
- `mode` indica i diritti di accesso del nuovo file (ad es. in ottale 0644)

Operazioni sui file

Duplicazione di un file descriptor

```
#include <unistd.h>
```

```
int dup(int oldfd); Utilizzati per la redirectione
int dup2(int oldfd, int newfd); e il piping
```

Il valore di ritorno di `dup` o il `newfd` di `dup2` possono essere utilizzati indifferentemente al posto del file descriptor originale

Chiusura di un file descriptor

```
#include <unistd.h>
```

```
int close(int fd);
```

La chiusura di un file descriptor consente di riutilizzarlo per un nuovo file. Se non vi sono altri file descriptor per quell'oggetto, le risorse associate (ad. es. l'I/O pointer) vengono effettivamente liberate.

Operazioni sui file

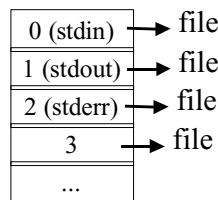
Se la invocazione di una primitiva `open` o `creat` ha successo, viene restituito al processo un valore intero ≥ 0 che costituisce un file descriptor (`fd`) per quel file:

- il file descriptor va utilizzato per le successive operazioni su quel file da parte di quel processo (invece del nome/percorso, che viene utilizzato solo in `open/creat`)
- numeri successivi vengono associati ai nuovi file aperti (3, 4, ...)

Lo stesso comportamento vale anche per le primitive utilizzate per creare/accedere altri tipi di risorsa (`pipe`, `socket`)

I file descriptor sono indici per una tabella dei file aperti mantenuta per il processo nella sua User Area

i primi tre file descriptor sono predefiniti (non è necessario crearli ma vanno modificati per ottenere la redirectione)



Operazioni sui file

Lettura e scrittura da un file descriptor (file o altre risorse)

```
#include <unistd.h>
```

```
int read(int fd, void *buf, size_t count);
int write(int fd, void *buf, size_t count);
```

- `read` prova a leggere dall'oggetto a cui si riferisce `fd` fino a `count` byte, memorizzandoli a partire dalla locazione `buf`.

- `write` prova a scrivere sull'oggetto a cui si riferisce `fd` fino a `count` byte, letti a partire dalla locazione `buf`

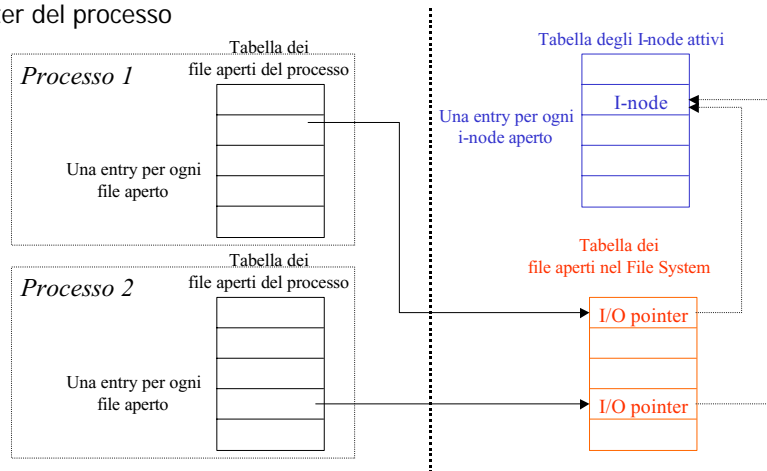
- La lettura e scrittura di un file avvengono a partire dalla posizione corrente del file indicata da un **I/O pointer** che viene modificato dalla operazione

- Le primitive ritornano il numero di byte effettivamente letti/scritti (una lettura di 0 byte significa che l'I/O pointer punta alla fine del file (EOF))

Operazioni sui file

Ogni processo ha la propria visione dei file aperti

- se più processi aprono lo stesso file, ciascun processo si riferisce ad un proprio I/O pointer distinto da quello degli altri
- le operazioni condotte da un processo su un file modificano il solo I/O pointer del processo



Operazioni sui file

Esempi di lettura/scrittura : Copia di file (ver. 1)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#define BUFSIZ 4096

main()
{
    char *f1= "filesorg"; char *f2= "/tmp/filedest";
    int infile, outfile; /* file descriptor */
    int nread;
    char buffer[BUFSIZ];

    /* apertura file sorgente */
    if ((infile=open(f1,O_RDONLY)) <0)
        { perror("Apertura f1"); exit(-1); }

    /* creazione file destinazione */
    if ((outfile=open(f2,O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, 0644)) <0)
        { perror("Creazione f2"); exit(-2); }

    /* Ciclo di lettura/scrittura fino alla fine del file sorgente */
    while((nread= read(infile, buffer, BUFSIZ)) >0)
        if(write(outfile, buffer, nread) != nread)
            { perror("Errore write"); exit(-3); }

    close(infile); close(outfile);
    exit(0);
}
```

Operazioni sui file

Proprietà di read e write

• Sincronizzazione

- **read** è normalmente sincrona: la primitiva attende la disponibilità dei dati richiesti a meno che non sia stato specificato il flag `O_NONBLOCK` in fase di apertura o creazione
- **write** è normalmente semi-sincrona: la primitiva ritorna subito dopo aver scritto i dati in un buffer di kernel mentre l'effettiva scrittura sul disco viene portata a termine in modo asincrono (a meno che non sia stato specificato il flag `O_SYNC` in fase di apertura o creazione che comporta l'attesa della scrittura fisica sul disco)

• Atomicità

- L'esecuzione di una singola primitiva `write` o `read` non è interrompibile mentre non è garantita l'atomicità di una sequenza di `read` e/o `write`
- l'accesso esclusivo ad un file può essere ottenuto mediante `fcntl` oppure `flock`

Operazioni sui file

Copia di file (ver. 2 - uso argomenti)

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

#define PERM 0644

main(int argc, char *argv[])
{
    int infile, outfile; /* file descriptor */
    int nread;
    char buffer[BUFSIZ];

    /* Controllo del numero degli argomenti */
    if (argc != 3)
        { fprintf(stderr, "Uso: %s filesorg filedest\n", argv[0]);
          exit(-1); }
}
```

Operazioni sui file

Copia di file (ver. 2 - uso argomenti) (cont.)

```
/* apertura file sorgente */
if ((infile=open(argv[1],O_RDONLY)) <0)
    {fprintf(stderr,"Non posso aprire %s: %s\n", argv[1],
        strerror(errno)); exit(-2); }

/* creazione file destinazione */
if ((outfile=open(argv[2],O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, PERM)) <0)
    {fprintf(stderr,"Non posso creare %s: %s\n", argv[2],
        strerror(errno)); exit(-3);}

/* Ciclo lettura/scrittura fino alla fine del file sorgente */
while((nread= read(infile, buffer, BUFSIZ)) >0)
    if(write(outfile, buffer, nread) != nread)
        { perror("Errore write"); exit(-4);}

close(infile); close(outfile);
exit(0);
}
```

Operazioni sui file

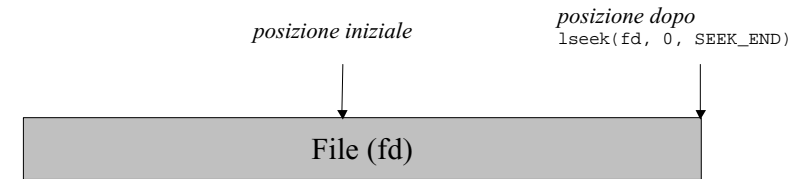
Riposizionamento non sequenziale dell' I/O pointer

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

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);
```

Valori per il parametro whence

- SEEK_SET: l'I/O pointer punta ad offset byte dall'inizio del file;
- SEEK_CUR: l'I/O pointer punta a offset byte oltre la sua posizione corrente;
- SEEK_END: l'I/O pointer punta alla fine del file più offset byte;



Operazioni sui file

Copia di file (ver. 3 - richiede la redirezione dell' I/O)

```
/* copyredir.c */
#include <unistd.h>

#define BUFSIZ 4096

main()
{
    int nread;
    char buffer[BUFSIZ];

    /* Ciclo di lettura/scrittura fino alla fine del file sorgente */
    while((nread= read(0, buffer, BUFSIZ)) >0)
        if(write(1, buffer, nread) != nread)
            { perror("Errore write su stdout"); exit(-1);}

    exit(0);
}
```

Esecuzione

```
$copyredir < filesorgente > filedestinazione
```

Operazioni sui file

Informazioni su file (ordinari, speciali, direttori)

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

```
int stat(const char *filename, struct stat *buf);
```

```
int fstat(int fd, struct stat *buf);
```

Nella struttura buf vengono riportate le informazioni relative al file:

```
struct stat
{
    dev_t          st_dev;          /* device */
    ino_t          st_ino;         /* inode */
    mode_t        st_mode;        /* protection */
    nlink_t       st_nlink;       /* number of hard links */
    uid_t         st_uid;         /* user ID of owner */
    gid_t         st_gid;         /* group ID of owner */
    dev_t         st_rdev;        /* device type (if inode device) */
    off_t         st_size;        /* total size, in bytes */
    unsigned long st_blksize;     /* blocksize for filesystem I/O */
    unsigned long st_blocks;     /* number of blocks allocated */
    time_t        st_atime;       /* time of last access */
    time_t        st_mtime;       /* time of last modification */
    time_t        st_ctime;       /* time of last change */
};
```

Operazioni sui file

Cancellazione di file

```
#include <unistd.h>

int unlink(const char *filename);
```

Il file viene cancellato solo se:

- si tratta dell'ultimo link al file
- non vi sono altri processi che lo hanno aperto ; il file verrà effettivamente rimosso all'atto dell'ultima close

Nel caso si tratti di un link simbolico viene rimosso il link

Operazioni sui file

Esempio di configurazione di un terminale su linea seriale

```
#include <unistd.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <sys/termios.h>

struct termios terminal;

...
/* Mancano i controlli sull'esito delle primitive */

fd = open("/dev/ttyS0", O_RDWR);

/* Ottiene la configurazione corrente della linea */
ioctl(fd, TCGETS, &terminal);

/* Modifica la configurazione per una comunicazione a 8 bit */
terminal.c_flag |= CS8 ;

/* Aggiorna la configurazione corrente della linea */
ioctl(fd, TCSETS, &terminal);

...
```

Operazioni sui file

Controllo su file e dispositivi

```
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>

int fcntl(int fd, int cmd /*, arg */);
```

Vari comandi per il controllo sui file aperti: ad.es. gestione dei lock

```
#include <sys/ioctl.h>

int ioctl(int fd, int cmd /*, arg */);
```

Vari comandi per il controllo della modalità di funzionamento dei dispositivi

I comandi applicabili sono in genere determinati dalla tipologia del dispositivo anche se sono disponibili `ioctl` di carattere generale

```
ioctl(fd, FIONREAD, &available) in available viene restituito il
numero di byte disponibili per la lettura
```