Lezione 4 - 29/3/21 (System calls, Fork)

Architettura

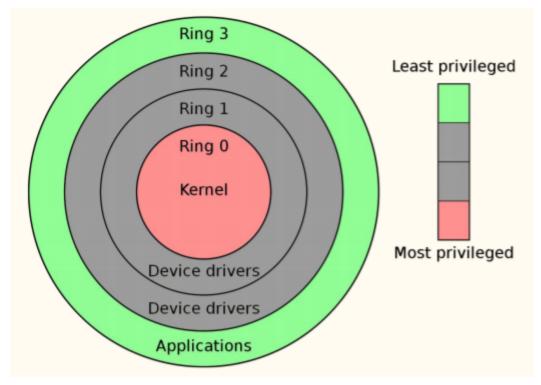
Kernel Linux

Il kernel è il cuore di un sistema Unix ed è incaricato di gestire le risorse essenziali (CPU, memoria, periferiche, ...).

Privilegi

Nei sistemi Unix-like ci sono due livelli di privilegi:

- User Space: ambiente in cui vengono eseguiti i programmi
- Kernel Space: ambiente in cui viene eseguito il kernel



Stile Windows non Linux

System calls

Le interfacce con cui i programmi accedono all'hardware si chiamano **system calls.** Letteralmente "chiamate al sistema" che il kernel esegue nel **kernel space,** restituendo i risultati al programma chiamante nello user space.

Le chiamate restituiscono "-1" in caso di errore e settano la variabile globale **errno.** Errori validi sono numeri positivi e seguono lo standard POSIX, il quale definisce degli alias.

Idd → Se seguito da un "file.out" mostra tutte le librerie incluse in particolare:

- **Id-linux.so**: è una libreria che contiene le istruzioni su come eseguire il programma main.out.
- **libc.so:** contiene tutte le librerie di C.

System calls utili:

TIME

- time_t time(timt_t *second) → Restituisce un intero (time_t) e accetta un puntatore a un "time_t"
- open("nomeFile.txt", 0_CREAT|0_RDWR,
 S_IRUSR|S_IWUSR)open("nomeFile.txt", 0_CREAT|0_RDWR,
 S_IRUSR|S_IWUSR)char * ctime(const time_t *timeSeconds) → Restituisce una stringa

CARTELLE

- int chdir(const char *path) → cambia la cartella corrente
- char* getcwd(char *buf, size_t sizeBuf) → prende la cartella corrente

OPERAZIONI CON I FILE

- int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode) → apre un file.
 - flags: O_RDONLY, O_RDWR, O_APPEND, O_CREAT, O_TRUNC
- int close(int fd) → chiude un file.
- ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count) → legge dei caratteri da un file.
- ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count) → scrive dei caratteri da un file.
- off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence) → sposta il punto di lettura di un file (testina).

DUPLICAZIONE FILE DESCRIPTORS: dup() e dup2()

- int dup(int oldfd) →
- int dup2(int oldfd, int newfd) →

PERMESSI chmod() e chown()

- int chown(const char *pathname, uid_t owner, gid_t group) → Permette di modificare il proprietario di un file specificandone il pathname.
- int fchown(int fd, uid_t owner, gid_t group) → Permette di modificare il proprietario di un file specificandone il file descriptor.

- int chmod(const char *pathnamme, mode_t mode) → Permette di modificare i permessi di un file specificandone il pathname.
- int fchmod(int fd, mode_t mode) → Permette di modificare i permessi di un file specificandone il file descriptor.

Permessi (visualizzati con ls -I): Utente|gruppo|other

Eseguire programmi: exec()

- int execv(const char *path, char *const argv[])
- int execvp(const char *file, char *const argv[])
- int execvpe(const char *file, char *const argv[], char *const envp[])
- int exect(const char *path, const char * arg0, ..., argn, NULL)
- int execlp(const char *file, const char * arg0, ..., argn, NULL, char *const envp[])
- int execve(const char *filename. char *const argv[], char *cosnt envp[]) → Sostiuisci il processo attuale con quello descritto da "filename" passandogli i parametri "argv" e le variabili d'ambiente "envp"
- v/l: Accetta solo percorsi assoluti dei file.
- vp/lp: Accetta anche percorsi non assoluti quindi posso mettere solo il nome del file.
- **vpe/lpe:** Passa anche le variabili d'ambiente. (N.B. la lista deve essere terminata con un elemento nullo).

EXECV

Non verrà eseguita l'ultima riga (il printf) perché sostituisce il processo attuale con "execv2.out" appena prima se fallisce la sostituzione allora la esegue.

EXECLE

Chiamare la shell: system()

int system(const char * string)

N.B. attenzione system esegue i comandi su shell e non su bash quindi non riconosce comandi come "[[". Quindi o eseguo bash e do i comandi o uso shell ma ho meno comandi

FORK

- E' una system call
- Serve a creare un processo secondario

Identificativi dei processi

- PID Process ID
- PPID Parent Process ID
- · SID Session ID
- PGID Progress Group ID
- UID/RUID (Real) User ID
- EUID Effective User ID

fork: getpid(), getppid()

- pid_t getpid() → restituisce il PID del processo attivo.
- pid_t getppid() → restituisce il PID del processo padre.

fork: wait(), waitpid()

- pid_t wait(int *status) → attende al conclusione di un figlio e ne restituisce il PID riportando lo status nel puntatore passato come argomento se non NULL.
- pid_t waitpid(pid_t oud, int *status, int options) → analoga a wait ma consente di passare delle opzioni e si può specificare come pid:
 - o -n → <-1: attende tutti i figli il cui "gruppo" è |pid|
 - **-1** → attende un figlio qualunque
 - 0 → attende tutti i figli con lo stesso "gruppo" del padre
 - $\mathbf{n} \rightarrow n>0$ attende il figlio in cui pid è esattamente n

NOTE:

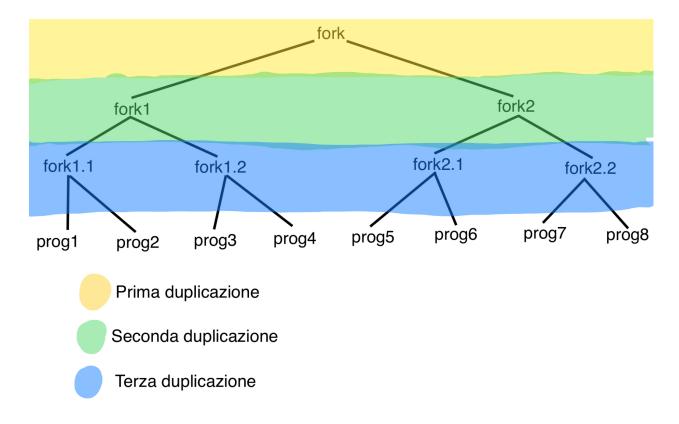
wait(st) corrisponde a waitpid(-1,st,0).

while(wait(NULL)>0); attende tutti i figli.

Wait: interpretazione stato

- WEXITSTATUS(sts) → restituisce lo stato vero e proprio (ad esempio il valore usato nella "exit")
- **WIFCONTINUED(sts)** → true se il figlio ha ricevuto segnale SIGCONT
- **WIFEXITED(sts)** → true se il figlio è terminato normalmente
- WIFSIGNALED(sts) → true se il figlio è terminato a causa di un segnale non gestito
- WIFSTOPPED(sts) → true se il figlio è attualmente in stato di "stop"
- WSTOPSIG(sts) → numero de segnale che ha causato lo "stop" del figlio
- WTERMSIG(sts) → numero del segnale che ha causato la terminazione del figlio

Esempio fork



Esempio fork&wait