----- seti 14/10 -----

UN PROCESSO NON PUÒ INTERABIRE DIRETTAMENTE CON L'HARDWARE MA PER FARLO DEVE USARE UNA SYSTEM CALL -> FUNZIONE C WRAPPER -> PRENDONO I PARAMETRI DI UNA NORMALE FUNZIONE IN C E POI A SECONDA DELLA CONVENZIONE DEL SISTEMA OPERATIVO PREPARANO I REBISTRI ED EFFETTUANO LA SYSTEM CALL

LE CONVENZIONI DI CHIAMATA PER UNA SYSTEM CALL POSSONO ESSERE DIVERSE, TENDENZIALMENTE PERÒ

- I SISTEMI ASSEGNANO UN NUMERO CHE LE IDENTIFICA, E POI UTILIZZANO DEI REGISTRI PER PASSARE I PARAMETRI
- DOPO DI CHE SI ESEBUE UN'ISTRUZIONE SPECIALE CHE BENERA UNA TRAP A LIVELLO DI PROCESSORE E FA SI CHE L'ESECUZIONE PASSI A MODALITÀ KERNEL
- II Kernei esegue ciò che deve fare
- SI rITORNA IN MODALITÀ UTENTE

UNA SYSTEM CALL POTTEBBE FALLIFE: SE HANNO SUCCESSO L'ITOLITE TANNO UN VALORE MAGGIORE O UBUALE A O, IN CASO DI INSUCCESSO -1; LA L'ABIONE DEL FALLIMENTO SI L'ITOLITA CON "ERRNO".

QUANDO SI CHIAMA UNA FUNZIONE SI DEVE SEMPRE CONTROLLARE IL VALORE DI L'ITOLITO -> PER SAPERE SE LA FUNZIONE È ANDATA A BUON FINE

UNA SYSTEM CALL È QUINDI MOLTO PIÙ COSTOSA DI UNA NORMALE FUNZIONE

Perror -> Print error

STrenerror_r -> Traduce da int a string l'errore (decisa da noi in precedenza)
Le system call, per portabilità, restituiscono dei tipi che molto spesso sono degli alias a
Dei tipi già esistenti

TUTTO L'INPUT/OUTPUT avviene tramite i file descriptors :

- 0 -> STDINT_FILeno -> cin
- 1 -> STDOUT FILENO -> COUT
- 2 -> Srderr Fileno -> cerr

SE VOBLIO LEBBERE O SCRIVERE UN FILE. DEVO PER PRIMA COSA APRIRE IL FILE ->

int open (const char *pathname, int flags[, mode_t mode]);

Stringa che rappresenta cosa voguiamo fare con
il percorso del file il file (leggerlo, scrivera ...)

(/pippo/Desktop/uni/...)

BITMASK

BITMASK -> NON È IMPORTANTE IL VALORE COMPLETO, MA OGNI BIT PUÒ SIGNIFICARE QUALCOSA SE IL SECONDO PARAMETRO (FLAGS) SPECIFICA CHE VUOLE CREARE UN FILE NUOVO (CON IL FLAG CREATE O CREATEFILE), BISOGNA SPECIFICARE UN TERZO PARAMETRO CHE RAPPRESENTA LA BITMASK DEI PERMESSI DEL FILE

u g o SOTTO UNIX OGNI FILE HA I PERMESSI RELATIVI A TRE categorie di utenti -> il proprietario del file. Il gruppo a cui appartiene il file e tutti gli altri utenti del rwx rwx rwx SISTema 4 2 1 4 2 1 4 2 1 binary PER OGNUNO DI QUESTI INSIEMI DI UTENTI. PUÒ SPECIFICARE 3 enabled 1 1 1 1 0 1 100 BIT: r w x -> r: Lettura. w: scrittura. x: esecuzione -> 4 2 1 4 0 1 result 400 SPESSO CODIFICATI IN OTTALE -> 0 OTTALE, OX ESADECIMALE total 7

root (amministratore di sistema) può leggere, scrivere ed eseguire (purché ci sia almeno un bit x settato) qualsiasi file -> non si fanno controlli sui permessi

UN PROBLEMA DEI PROGRAMMI IN C & C++ È IL MEMORY LEAK -> VALGRIND
CTRL-C -> UCCIDE IL PROCESSO, QUINDI SE SI STANNO CONTROLLANDO BLI ERRORI, NON VENBONO
CORRETTAMENTE SEBNALATI

COME LEGGERE / SCRIVERE :

CTTL-Z -> SOSPENDE UN PROCESSO, NON LO TERMINA

ssize_t read (int fd, void *buf, size_t count);
sssize_t write (int fd, const void *buf, size_t count);
indirito del buffer
dove leggere o scrivere
QUANDO NON SERVE PIÙ UN FILE SI PUÒ CHIUDETE USANDO UNA close (int fd);