FIEMENTI DI PROGRAMMAZIONE NEI S.O.

Danilo Croce

Ottobre 2023



IL MONDO SECONDO IL LINGUAGGIO C

- C è stato creato da Dennis Ritchie nel 1972 per sviluppare programmi UNIX.
- Alcune delle caratteristiche originali di UNIX sono ancora visibili
- "Everything is a file"



UNIX: EVERYTHING IS A FILE

- Sockets
- Devices
- Hard drives
- Stampanti
- Modems
- Pipes
- ...



C: EVERYTHING IS A FILE

Descriptive Name	Short Name	File Number	Description
Standard In	stdin	0	Input from the keyboard
Standard Out	stdout	1	Output to the console
Standard Error	stderr	2	Error output to the console

Per impostazione predefinita ogni processo inizia con questi 3 "file"... "aperti"



HELLO WORLD? (1 OF 3)

Cosa dobbiamo fare per stampare "Hello World" sulla console (output standard)?

```
printf(char *str, ...);
```

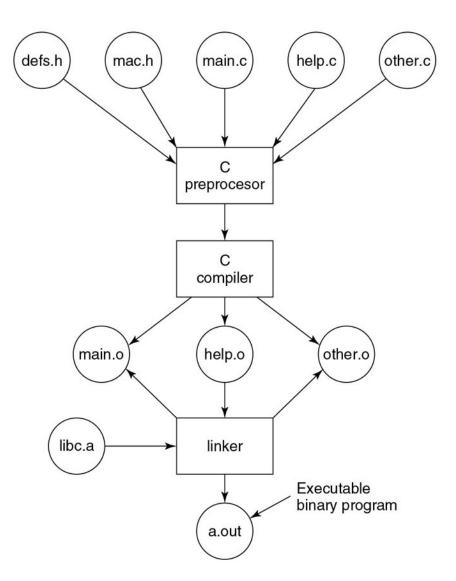


HELLO WORLD! (1 OF 3)

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char **argv)
{
    printf("Hello World!\n");
    return 0;
}
```



BUILD PROCESS



Il processo di compilazione dei file C e degli header file per creare un programma binario eseguibile.



HELLO WORLD? (2 OF 3)

Cosa dobbiamo fare per stampare "Hello World" sulla console (output standard)?

```
printf(char *str, ...);
```

```
int write(int fd, char *buf, size_t len);
```



IN EFFETTE EVERYTHING IS A FILE!

Per impostazione predefinita ogni processo inizia con 3 "file" aperti

Descriptive Name	Short Name	File Number	Description
Standard In	stdin	0	Input from the keyboard
Standard Out	stdout	1	Output to the console
Standard Error	stderr	2	Error output to the console



HELLO WORLD! (2 OF 3)

```
#include <unistd.h>
#define STDOUT 1
int main(int argc, char **argv)
    char msq[] = "Hello World!\n";
    write (STDOUT, msg, sizeof (msg));
    return 0;
```



HELLO WORLD? (3 OF 3)

Cosa dobbiamo fare per stampare "Hello World" sulla console (output standard)?

```
printf(char *str, ...);int write(int fd, char *buf, size_t len);int syscall(int number, ...);
```



HELLO WORLD! (3 OF 3)

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/syscall.h>
#define STDOUT 1
int main(int argc, char **argv)
     char msg[] = "Hello World! \n";
     int nr = SYS write;
     syscall(nr, STDOUT, msg, sizeof(msg));
     return 0;
```

ESEMPI

• Fare riferimento ai file di esempio

- •5.1 hello world 1.c
- •5.1 hello world 2.c
- 5.1_hello_world_3.c

Mostrati a lezione



STANDARD LIBRARY

- Libc fornisce utili wrapper intorno alle syscall
 - Ad esempio write, read, exit
- È necessario chiamare la syscall oppure l'istruzione int 0x80
 - Fatto in assembly

```
syscall(int nr, ...)
```





PROCESS MANAGEMENT SYSTEM CALL

- Creiamo una shell minimale:
 - Attende che l'utente digiti un comando
 - Avvia un processo per eseguire il comando
 - Attende che il processo sia terminato

```
(fork, wait, execv)
```



CREAZIONE DEL PROCESSO (1 OF 2)

- pid_t fork()
 - Duplica il processo corrente
 - Restituisce il pid del figlio nel chiamante (genitore)
 - Restituisce 0 nel nuovo processo (figlio)
- pid t wait(int *wstatus)
 - Attende che i processi figli cambino stato
 - Scrive lo stato in wstatus
 - Ad esempio, a causa di un exit o segnale



FORK, WAIT

```
void main(void)
     int pid, child status;
     if (fork() == \overline{0})
          do something in child();
     } else {
          wait (&child status); // Wait for child
```



CREAZIONE DEL PROCESSO (2 OF 2)

- int execv(const char *path, char *constargv[]);
 - Carica un nuovo binario (path) nel processo corrente, rimuovendo tutte le altre mappature di memoria.
 - constargy contiene gli argomenti del programma
 - L'ultimo argomento è NULL
 - E.g., constargv = {"/bin/ls", "-a", NULL}
 - Diverse varianti di exec(v)(p) (controllare le pagine man)



FORK, WAIT, EXECV



UNA SHELL MINIMALE

```
while (1) {
    char cmd[256], *args[256];
    int status;
    pid t pid;
    read command(cmd, args); /* reads command and arguments from command line */
    pid = fork();
    if (pid == 0) {
        execv(cmd, args);
        exit(1);
    } else {
        wait(&status);
```

COME TERMINARE I PROGRAMMI?

- Ctrl+C, ma come funziona?
- Risposta: i **signali**





CHIAMATE DI SISTEMA PER I SEGNALI

- A volte i processi devono essere interrotti durante la loro esecuzione.
- Viene inviato un segnale al processo che deve essere interrotto.
- Il processo interrotto può catturare il segnale installando un gestore di segnali (signal handler)
- Cosa succede quando l'utente del terminale preme CTRL+C o CTRL+Z ?

(signal, alarm, kill)



SIGNAL, ALARM, KILL

- sighandler_t signal(int signum, sighandler_t handler)
 - Registra un gestore di segnali per il segnale signum
- unsigned int alarm(unsigned int seconds)
 - Consegna SIGALRM in un numero di secondi specificato
- int kill(pid t pid, int sig)
 - Consegna il segnale sig al processo pid (non uccide!!!)



ALARM EXAMPLE

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
void alarm_handler(int signal)
    printf("In signal handler: caught signal %d!\n", signal);
    exit(0);
int main(int argc, char **argv)
    signal(SIGALRM, alarm_handler);
    alarm(1); // alarm will send signal after 1 sec
    while (1) {
        printf("I am running!\n");
    return 0;
```



PIPE EXAMPLE (1 OF 2)

Cosa succede se si esegue il seguente comando?

```
$ cat names.txt | sort
```

E i seguenti comandi?

```
$ mkfifo named.pipe
```

```
$ echo "Hello World!" > named.pipe
```

\$ cat named.pipe

(open, close, pipe, dup)



OPEN, CLOSE, PIPE, DUP

- int open(const char *pathname, int flags)
 - Apre il file specificato dal nome del percorso (pathname)
- int close(int fd)
 - Chiude il descrittore di file specificato fd
- int pipe(int pipefd[2])
 - Crea una pipe con due fd per le sue estremità
- int dup(int oldfd)
 - Crea una copia del descrittore di file oldfd utilizzando il descrittore di file inutilizzato con il numero più basso per la copia.



PIPE EXAMPLE (2 OF 2)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#define STDIN 0
#define STDOUT 1
#define PIPE RD 0
#define PIPE WR 1
int main(int argc, char** argv)
    pid_t cat_pid, sort_pid;
   int fd[2];
    pipe(fd);
    cat pid = fork();
    if ( cat_pid == 0 ) {
        close(fd[PIPE_RD]);
        close(STDOUT);
        dup(fd[PIPE WR]);
        execl("/bin/cat", "cat", "names.txt" , NULL);
```

```
sort_pid = fork();
  if ( sort_pid == 0 ) {
       close(fd[PIPE WR]);
       close(STDIN);
      dup(fd[PIPE_RD]);
       execl("/usr/bin/sort", "sort", NULL);
  close(fd[PIPE_RD]);
   close(fd[PIPE WR]);
  /* wait for children to finish */
  waitpid(cat_pid, NULL, 0);
  waitpid(sort_pid, NULL, 0);
   return 0;
```



POSSIAMO SALTARE QUESTE "CHIUSURE"?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#define STDIN 0
#define STDOUT 1
#define PIPE RD 0
#define PIPE WR 1
int main(int argc, char** argv)
   pid_t cat_pid, sort_pid;
   int fd[2];
    pipe(fd);
    cat pid = fork();
    if ( cat_pid == 0 ) {
        close(fd[PIPE RD]);
        close(STDOUT);
        dup(fd[PIPE WR]);
        execl("/bin/cat", "cat", "names.txt" , NULL);
```

```
sort_pid = fork();
  if ( sort_pid == 0 ) {
     close(fd[PIPE_WR]);
     close(STDIN);
     dup(fd[PIPE_RD]);
     execl("/usr/bin/sort", "sort", NULL);
}

close(fd[PIPE_RD]);
close(fd[PIPE_WR]);

/* wait for children to finish */
waitpid(cat_pid, NULL, 0);
waitpid(sort_pid, NULL, 0);
return 0;
```

And why / why not?



POSSIAMO SALTARE QUESTE "CHIUSURE"? (RISPOSTA)

- 1.Evitare Blocchi: Chiudi la fine di lettura di una pipe per impedire al processo di scrittura di rimanere bloccato.
- 2.Ricezione EOF: sort aspetta un EOF per terminare la lettura. Chiudi la fine di scrittura per inviare un EOF a sort.
- **3.Evitare Letture Accidentali:** Nel processo cat, chiudi la fine di lettura per evitare letture inaspettate dalla pipe.
- 4.Reindirizzamento di STDOUT in cat: Dopo la duplicazione, chiudi il descriptor originale per garantire che cat scriva solo nella pipe.
- **5.Reindirizzamento di STDIN in sort:** Dopo la duplicazione, chiudi il descriptor originale per assicurarti che sort legga solo dalla pipe.
- **6.Descriptor nel Processo Padre:** Dopo la fork, il processo padre dovrebbe chiudere entrambe le estremità della pipe.



ESEMPI

- Creazione di processi paralleli con metodo fork
- 5.2 my first fork 1.c
 - un semplice esempio di invocazione del metodo fork
- 5.2_my_first_fork_2.c
 - creazione dei processi e avvio di applicazioni da codice C
- 5.3 my signal 1.c
 - Gestione dei segnali
- 5.3 my signal 2.c
 - Gestione degli allarmi



ESEMPI (CONT)

- 5.4_fork_pipe.c
 - Comunicazione tra processi attraverso PIPE
- 5.5 my first bash.c
 - Sviluppo di una BASH minimale in C
- NON sottovalutate lo script usato per compilare gli esempi



ESERCIZIO

- Un processo genera due processi figli P1 e P2.
- Il figlio P1 esegue un ciclo indeterminato durante il quale genera casualmente numeri interi compresi tra 0 e 100.
 - P1 comunica, ad ogni iterazione, il numero al padre solo se esso è dispari.
- P2 fa la stessa cosa ma comunica al padre solo i numeri pari.
- Il padre, per ogni coppia di numeri che riceve dai figli ne fa la somma e la visualizza.
- Il programma deve terminare quando la somma dei due numeri ricevuti supera il valore 190: il padre, allora, invia un segnale di terminazione a ciascuno dei figli.

