

# Elenco di esercizi C+Unix

Enrico Bini

November 9, 2022

## Premessa

Segue un elenco di esercizi assegnati durante l'anno.

**Importante** Per massimizzare l'apprendimento, si raccomanda di leggere la soluzione soltanto **dopo** aver provato a risolvere l'esercizio autonomamente. Difatti, leggere una soluzione scritta da altri dopo aver provato a risolvere il problema da soli permette di capire meglio la soluzione proposta.

## Esercizi C

**Es. [es-array-cat-err]** Il codice di `es-array-cat-err.c` dovrebbe concatenare due stringhe. Si corregga il codice affinché vengano effettivamente concatenate le due stringhe `v1` e `v2`. Ai fini di questo esercizio **NON** si possono utilizzare le funzioni di libreria `strcat`, `strncat`, `strlen`, etc. L'obiettivo è confrontarsi con errori tipici (sia di compilazione che run-time) che si possono ottenere, **NON** scrivere il codice di una funzionalità di cui esistono già molte implementazioni.

**Es. [es-array-odd-even]** Si legga da standard input (con `fgets+strtol`) un array di 7 interi. Si stampino prima tutti gli elementi di indice dispari e poi quelli di indice pari. Se per esempio vengono letti: 11 20 37 45 51 69 75, allora viene stampato: 11 37 51 75 20 45 69.

**Es. [es-sum-next]** Si legga da standard input (con `fgets+strtol`) un array `v1` di 10 interi. Si costruisca un altro array `v2` in cui:

- il primo elemento è la somma di tutti gli elementi di `v1`
- il secondo elemento è la somma degli elementi di `v1` a partire dal secondo
- ...
- l'ultimo elemento è uguale all'ultimo elemento di `v2`.

**Es. [count-char]** Si scriva un programma che legga una stringa da `stdin` e, per ogni carattere presente nella stringa, scriva a `stdout` una riga con il numero di occorrenze del carattere nella stringa e il carattere stesso. Per esempio, se la stringa letta è

Ciao a tutti!!

venga stampato a `stdout`

```
2,
2,a
2,i
1,o
3,t
1,C
1,u
2,!
```

in ordine a piacere.

Si gestisca il caso in cui la stringa ecceda i limiti.

**Es. [print-after]** Si scriva un programma che legge due stringhe di caratteri (**s1** e **s2**) di lunghezza massima di 80 caratteri mediante **fgets**.

Preliminarmente, elimina i caratteri non stampabili da entrambe le stringhe **s1** e **s2** scrivendo il byte 0 sul primo byte non stampabile (un byte è stampabile se ha codice ASCII compreso fra 32 e 126). Ricorda: **fgets** memorizza nella stringa anche il carattere “a capo” che deve quindi essere eliminato.

- Se **s2** è contenuta all’interno di **s1**, il programma stampa la parte di **s1** che segue **s2**.
- Se **s2** non è contenuta all’interno di **s1**, non stampa niente.

Per esempio, se le stringhe **s1** e **s2** sono rispettivamente:

```
Ciao a tutti  
ia
```

allora verrà stampato

```
o a tutti
```

Si realizzi tale programma:

1. evitando di includere le funzioni della libreria **string.h**
2. evitando le parentesi quadre per riferire gli elementi di **s1** e **s2**

**Es. [get-exponent]** Si scriva un programma che:

1. legga un **double** da tastiera,
2. estraiga l’esponente della sua rappresentazione in floating point secondo lo Standard IEEE 754-1985
3. stampi tale esponente in decimale.

Suggerimento: si provi a leggere la memoria dove il numero floating point è memorizzato, come un intero **unsigned long** da cui poi estrarre l’esponente attraverso la manipolazione dei suoi bit.

**Es. [binary]** Si scriva un programma che legge un intero senza segno da tastiera **stdin** e scrive sul terminale la sua rappresentazione in base 2. Si eviti di usare gli operatori di divisione **/** e di resto **%**, preferendo invece gli operatori bitwise e quelli di shift. Si eviti di usare **strtoul(s, NULL, 2)** che fa esattamente questo.

**Es. [triangle-star]** Scrivere un programma che stampi a video un triangolo rettangolo di **\*** la cui base e altezza siano lette da tastiera. Esempio, se vengono inseriti 10 (base) e 4 (altezza), viene stampato quanto segue

```
*  
****  
*****  
*****
```

**Es. [caotic-seq]** Si consideri la successione generata dal numero **n** e che calcola il numero successivo come segue:

- se **n** è pari allora il prossimo numero è la metà di **n**
- se **n** è dispari allora il prossimo numero è il triplo più uno.

La sequenza termina quando si raggiunge 1.

Si scriva un programma che, accettato un valore numerico intero **N** da tastiera, stampi la lunghezza di tutte le sequenze generate per ciascun valore di partenza da 1 a **N**.

Es. [exam-2019.01.28] Implementare la funzione con prototipo

```
int range_of_even(int * nums, int length, int *min, int *max);
```

La funzione ha quattro parametri:

- `nums` è un array di numeri interi;
- `length` è la dimensione di `nums`;
- `min` e `max` sono puntatori usati dalla funzione per restituire degli interi al chiamante.

La funzione deve determinare il valore massimo e minimo **dei valori pari** presenti in `nums`. Se tali limiti esistono allora la funzione deve restituirli tramite i puntatori `min` e `max` al chiamante e restituire 1. Se l'array non contiene alcun numero pari, la funzione deve restituire 0 e i valori in `*min` e `*max` non saranno significativi.

Es. [fibo] Si realizzi la funzione con prototipo

```
int * fibo(int n);
```

la quale alloca e restituisce un array di `n` interi contenente i primi `n` numeri della successione di Fibonacci ([https://it.wikipedia.org/wiki/Successione\\_di\\_Fibonacci](https://it.wikipedia.org/wiki/Successione_di_Fibonacci)).

Inoltre si scriva la funzione `main` che legge `n` da tastiera, stampa gli elementi di `fibo(n)` e infine dealloca l'array.

Es. [sort-record] Data la seguente struct

```
typedef struct {
    char * name;
    int age;
} record;
```

si scriva il corpo delle seguenti funzioni:

```
record * rec_rand_create(int n);
void rec_sort(record * v, int n);
void rec_print(record * v, int n);
void rec_free(record * v, int n);
```

- La funzione `rec_rand_create` alloca e restituisce un array di `n` elementi di tipo `record` in cui
  - ogni stringa `name` contiene caratteri casuali e ha lunghezza casuale fra 1 e `MAX_LEN` (costante del pre-processore opportunamente definita)
  - ogni campo `age` è casuale fra `MIN_AGE` e `MAX_AGE`

Si veda `man 3 rand` per la generazione di numeri casuali

- la funzione `rec_sort` ordina gli elementi dell'array `v` di lunghezza `n` secondo il campo `age` crescente
- la funzione `rec_print` stampa l'array
- la funzione `rec_free` dealloca la struttura dati

Si realizzi quindi un `main` che testi le tre funzioni.

**Es. [list]** Si estenda il file `test-list.c` aggiungendo le seguenti funzioni:

1. la funzione

```
list list_insert_ordered(list p, int val);
```

che riceve in input una lista ordinata per valori crescenti puntata da `p` e inserisce il nuovo elemento `val` nella lista mantenendo l'ordinamento;

2. la funzione

```
list list_cat(list before, list after);
```

che riceve in input due liste `before` e `after` e restituisce in uscita la lista `before` a cui è stata aggiunta in coda la lista `after`

3. la funzione

```
list list_insert_tail(list p, int val);
```

che inserisce l'elemento `val` in coda alla lista puntata da `p` e ritorna la lista modificata

**Es. [list-more]** A partire dal file `es-list.c` realizzato nell'esercizio [list], si realizzino anche le seguenti funzioni (ispirate a esercizi dello scritto):

1. la funzione

```
list list_delete_if(list head, int to_delete);
```

la quale cancella e dealloca il primo nodo della lista il cui valore del campo `value` è uguale al parametro `to_delete`. La funzione restituisce la lista così modificata.

2. la funzione

```
list list_delete_odd(list head);
```

la quale rimuova dalla lista ogni elemento in posizione dispari (il primo, il terzo, etc.). La funzione restituisce la lista così modificata.

3. la funzione

```
list list_cut_below(list head, int cut_value);
```

la quale rimuova dalla lista ogni elemento che abbia valore inferiore al valore `cut_value` passato come parametro.

4. la funzione

```
list list_dup(list head);
```

la quale ritorna una copia dalla lista (copia di ogni elemento).

**Es. [list-module]** A partire dal codice dell'esercizio [list-more], si realizzi un modulo "list", ovvero

- l'header file `list-module.h`,
- il file `list-module.c` con il corpo delle funzioni,
- un file `test-list-module.c` che contenga la funzione `main` che testa il funzionamento del modulo,
- un `Makefile` per tutti i target di interesse.

**Es. [file-shuffle-rows]** Scrivere un programma che legge il nome di due file da riga di comando. Il programma scrive nel file `argv[2]` le righe del file `argv[1]` in ordine casuale (si veda `man 3 rand` per numeri casuali). Una riga si identifica come una sequenza di byte terminata dal carattere “a capo”.

**Es. [file-sum]** Si scriva un programma che apra in lettura (usando `open(...)` e l’interfaccia dei file descriptors) il file con nome `argv[1]` (che è il primo argomento passato a riga di comando).

Se tale file non esiste (`errno` settato a `ENOENT`, si veda `man 2 open`), ne viene creato uno con contenuto pari alla stringa

Ciao a tutti

che viene salvato e poi aperto nuovamente in lettura (questa volta con successo).

Il programma compie la somma di tutti i byte del file in modulo 256 e stampa il numero finale così ottenuto.

**Es. [kids-write-file]** Si scriva un programma che legge da riga di comando 3 command-line arguments:

1. il primo è un nome di file da aprire in scrittura
2. il secondo è un numero `n_kids` di processi figlio da creare
3. il terzo è un numero `n_writes` di scritture che ogni processo figlio deve fare

Il programma, apre il file (con nome passato a riga di comando) in scrittura e crea `n_kids` processi figlio. Ogni processo figlio scrive `n_writes` volte nel file il proprio PID ed il PID del parent sulla stessa riga. Si provi a eseguire con:

```
./es-kids-write-file out.csv 10 1000
```

Investigare:

- i valori minimi di `n_kids` e `n_writes` per cui i PID stampati da un figlio sono interrotti da altri PID
- come la rimozione della bufferizzazione delle scritture possa far comparire numeri inattesi che non sono il PID di alcun processo figlio.

**Es. [sum-rand-kids]** Sia `NUM_KIDS` una macro definita con `#define` (di valore 20, per esempio). Si scriva un programma in cui il processo padre genera `NUM_KIDS` processi figlio. Ogni processo figlio genera casualmente un numero intero `n` da 1 a 6, stampa il suo PID e `n`, ed esce con exit status uguale al numero casuale estratto (`man 3 rand` per la generazione di numeri interi casuali. Si usi `srand(getpid())` per l’inizializzazione del seed del random. Perché la soluzione di stackoverflow `srand(time(NULL))` non funziona?). Il processo padre attende la terminazione di tutti i processi figli (con `wait`) e stampa la somma dei valori di uscita dei propri figli.

**Suggerimento** Si provi a scrivere il codice a partire dall’esempio `test-fork-wait.c`, nel seguente modo:

1. modificare il codice dei processi figli come richiesto dall’esercizio
2. modificare il codice in cui il padre fa le `wait(&status)` sui figli. In questo caso il padre deve estrarre da `status` l’exit status dei figli attraverso macro `WEXITSTATUS(status)` (si veda `test-fork-waitpid.c` o le slide per il suo utilizzo) e farci quanto richiesto dall’esercizio.

**Es. [guess-number]** Scrivere un programma che realizzi un semplice gioco. Il programma seleziona un numero casuale tra 0 e `argv[1]` (il primo argomento passato a riga di comando), e l’utente deve indovinare questo numero. Per fare questo, viene realizzato un ciclo in cui il programma legge da tastiera un numero inserito dall’utente:

- se il numero è stato indovinato, il gioco finisce;
- se il numero è maggiore o minore di quello estratto casualmente, viene stampato a video la scritta “maggiore” o “minore”, rispettivamente.

Se il giocatore non indovina entro `argv[2]` secondi (da realizzare con `alarm` e gestendo il segnale `SIGALRM`), il programma stampa a video “tempo scaduto”, ed esce.

**Es. [loop-zero]** Scrivere un programma che genera `argv[1]` processi figlio. Ogni processo, compreso il processo padre incrementa per sempre una propria variabile `var` da zero fino `argv[2]` come segue

$$0, 1, 2, \dots, \text{argv}[2] - 1, \text{argv}[2], 0, 1, 2, \dots$$

(si ricorda che sopra per `argv[i]` si intende l'intero scritto nella stringa, non la stringa).

- Ogni volta che `var` è uguale a zero, il processo figlio invia `SIGUSR1` al processo padre.
- Quando il processo padre riceve tale segnale `SIGUSR1`, se anche la propria variabile `var` uguale a 0, invia un segnale di terminazione ad un processo figlio scelto a caso.
- Il processo padre termina quando anche il suo ultimo figlio ha terminato.

Valori testati sono

<code>argv[1]</code>	<code>argv[2]</code>
500	10000
1000	100

**Es. [string-kids]** Si scriva il codice di un eseguibile di nome `char-loop` che:

1. legge da riga di comando un argomento;
2. inizializza una variabile `unsigned char c` al primo carattere del primo argomento passato a riga di comando;
3. incrementa `c` per sempre (forever loop). Quando `c` supera il valore del codice ASCII 126 (decimale), allora viene resettata al valore di 33 (decimale);
4. quando viene premuto `Ctrl+C` (corrispondente al segnale `SIGINT`), il programma termina restituendo come exit status il valore corrente di `c`.

Si scriva quindi un programma `string-kids` che:

1. crea `argv[1]` processi figlio (con la system call `fork()`) che eseguono `char-loop` (con la system call `execve(...)`);
2. invia a tutti loro un segnale `SIGINT` (con la system call `kill(...)`);
3. scrive il carattere corrispondente all'exit status (recuperato con la system call `wait(...)`) su una stringa, che viene poi stampata.

Provare a inserire una `sleep(1)` prima dell'invio dei segnali e cerca di capire cosa cambia e perché. (Nota: `sleep(1)` NON è una primitiva di sincronizzazione fra processi. A questo punto del programma, però, è l'unica cosa che si può utilizzare al posto dei semafori.)

**Es. [string-kids-alarm]** Un processo padre crea `argv[1]` processi “`char-loop`” come descritti nell'esercizio `[string-kids]`. Quando ha terminato la creazione dei processi figlio, attende la ricezione di un segnale `SIGALRM` dopo un secondo (mediante chiamata `alarm(1)`) e si mette in attesa della terminazione dei figli (con `wait(...)/waitpid(...)`).

- Quando riceve il segnale `SIGALRM`, invia il segnale `SIGINT` ad uno dei suoi figli scelto a caso (si ricorda che la ricezione di `SIGINT` da parte di un processo “`char-loop`” determina la sua terminazione con una `exit(...)`);
- Il padre quindi
  1. legge l'exit status del figlio terminato,
  2. stampa la stringa con i caratteri corrispondenti agli exit status di tutti i figli terminati fino ad ora, e
    - (a) se la somma degli exit status dei figli terminati fino ad ora è pari a zero (modulo 256), termina i figli ancora vivi, effettua le wait sul loro exit status e termina,
    - (b) altrimenti
      - i. crea un nuovo figlio di tipo “`char-loop`” che rimpiazza (con `execve(...)`) quello terminato
      - ii. richiede la ricezione di un nuovo `SIGALRM` fra un secondo con `alarm(1)`
      - iii. si mette nuovamente in attesa della terminazione di un figlio.

**Attenzione** Si gestisca correttamente il caso in cui il processo padre viene svegliato dalla ricezione del segnale `SIGALRM` quando in attesa sulla `wait`.

**Es. [hot-potato], sperimentale** Un processo padre crea `argv[1]` processi e `argv[1]` pipe. Il processo figlio  $i$ -esimo legge dalla read end della pipe  $i$ -esima e scrive sulla write end della pipe  $(i + 1)$ -esima (oppure la pipe 0-esima, nel caso dell'ultimo processo figlio). Si realizza quindi una catena fra processi figlio.

Quando un processo legge dalla pipe:

- se legge zero allora scrive zero anche nella pipe di scrittura e termina,
- altrimenti decrementa il valore letto e lo scrive nella pipe di scrittura.

Il processo padre avvia il “passaggio” del numero scrivendo un `(int)` a caso fra 1 e `argv[2]` nella prima pipe.