Elenco Telefonico — Client/Server TCP

Studente: Dario Sella

Data: Settembre 2025

https://github.com/dariosella/elenco-telefonico

Introduzione

Per l'A.A. 2024/2025 ho sviluppato il progetto per l'esame di Sistemi Operativi tenuto dal Prof. Francesco Quaglia.

Il progetto è un applicazione client–server in C per un elenco telefonico con autenticazione, permessi (lettura/scrittura) e sincronizzazione **readers–writers** lato server.

Comunicazione via TCP, gestione dei timeout, segnali, thread e semafori POSIX.

Specifica del progetto

Realizzazione di un servizio "elenco telefonico" supportato da un server che gestisce sequenzialmente o in concorrenza (a scelta) le richieste dei client (residenti in generale su macchine diverse).

L'applicazione client deve fornire le seguenti funzioni:

- 1. Aggiunta di un record all'elenco telefonico (operazione accessibile solo ad utenti autorizzati).
- Ricerca di un record all'interno dell'elenco telefonico (anche in questo caso l'operazione deve essere accessibile solo ad utenti autorizzati).

Scelte progettuali, tecniche e metodologie

Struttura del progetto

- Makefile
- helper.h/helper.c : wrapper I/O robusti, costanti, utility (readLine, safeSend/Recv, safeWrite, safeWait)
- user.h/user.c : login/registrazione e controllo permessi (file "utenti" e "permessi")
- contact.h/contact.c : parsing/creazione contatto, aggiungi/cerca contatto (file "rubrica")
- server.c: server multithread, segnale/i, RW-semafori, protocollo
- client: client interattivo con menù iniziale e menù operazioni

Costanti principali

- TIMEOUT = 30 secondi (socket e input con allarme)
- LISTENQ = 8 backlog listen
- · Taglie buffer:

```
• BUF_SIZE = 97 (righe di input)
```

- NAME_SIZE = 64 , NUMBER_SIZE = 32 (contatto)
- USR_SIZE = 32 , PWD_SIZE = 32 , PERM_SIZE = 16 (utente)
- CHOICE_SIZE = 16 (scelta dell'utente)

File dati (creati se mancanti)

Il server utilizza 3 file di testo:

- utenti l'elenco di ogni utente registrato, ogni riga: "Username Password\n"
- permessi l'elenco dei permessi per ogni utente registrato, ogni riga: "Username permesso\n" con permesso $\in \{r,w,rw\}$
- rubrica l'elenco telefonico, ogni riga: "Nome [Nomi secondari] Cognome
 Numero\n"

Permessi file: 0600.

Concorrenza

L'opzione so_reuseaddr su listening socket permette di riutilizzare subito la stessa porta dopo la chiusura del server, evitando l'errore "Address already in use".

Il server crea un thread **per client** (pthread_create + pthread_detach).

Vengono utilizzati i **cleanup handlers** in tutti i punti critici del thread (mutex, semafori, socket, heap).

Il mutex u_mutex sincronizza solo l'accesso ai file utenti/permessi.

I semafori rwsem_trw fanno si che le letture della rubrica sono concorrenti tra loro (sezione reader), mentre gli scrittori sono esclusivi (sezione writer).

Gestione I/O

Wrapper in helper.c:

- ssize_t safeRecv(int sfd, void *buffer, size_t size, int flags)
 - o accumula fino a size
 - o -1 → errore
 - -2 → timeout (EAGAIN|EWOULDBLOCK)
 - -3 → chiusura connessione
- ssize_t safeSend(int sfd, const void *buffer, size_t size, int flags)
 - usa MSG_NOSIGNAL per non generare SIGPIPE
 - o -1 → errore
 - o -2 → timeout
 - -3 → peer chiuso (EPIPE)
- ssize_t readLine(int fd, char *line, size_t size)
 - legge fino a \n/EOF
 - o -1 → errore
 - -2 → overflow della linea
- ssize_t safeWrite(int fd, const void *buffer, size_t size)
 - robusto a EINTR, scrive esattamente size bytes o errore

Le funzioni handleSendReturn/handleRecvReturn (client e server) centralizzano la gestione degli esiti: in caso di -1/-2/-3 stampano, chiudono dove serve e terminano il thread/processo.

Gestione segnali

Server

- Main thread: installa handler con sigaction.
 - SIGINT, SIGTERM → interruptHandler: Chiude L_sock e termina il processo.
 - Ignora SIGPIPE, SIGHUP.
- Timeout socket con so_rcvtimeo/so_sndtimeo (30s).

Client

- SIGALRM → per input con timeout (funzione safeInputAlarm).
- SIGINT → chiusura c_sock e _exit.
- Ignora SIGPIPE.
- Timeout socket con SO_RCVTIMEO/SO_SNDTIMEO (30s).

Protocollo applicativo

Per la comunicazione client-server viene utilizzato il socket del dominio AF_INET (IPv4) di tipo SOCK_STREAM con protocollo TCP orientato alla connessione.

Il server si mette in ascolto sulla porta indicata.

Il client si connette al server tramite l'indirizzo IP e la porta indicati; se la connessione fallisce, tenta la risoluzione DNS nel caso sia stato fornito un nome host.

Durante la comunicazione client-server, la corretta formattazione dei dati tra architetture Big Endian e Little Endian viene gestita correttamente.

1. Fase iniziale: Registrazione/Login

Il client mostra:

1. Registrarti

2. Loggarti

Invia la scelta al server come uint32_t in network byte order (hton):

1. Registrazione:

- a. il client invia USR_SIZE bytes (username), PWD_SIZE (password), PERM_SIZE (permesso).
- b. Il server sincronizza l'accesso a utenti/permessi con pthread_mutex_t u_mutex , chiama usrRegister e risponde con int32 (htonl):
 - $0 \rightarrow ok$
 - -1 → errore
 - -2 → utente già esistente

2. Login:

- a. il client invia username (USR_SIZE) e password (PWD_SIZE).
- b. Il server chiama usrLogin e risponde con int32 (htonl):
 - $0 \rightarrow ok$
 - -1 → errore
 - -2 → password errata
 - -3 → utente inesistente

Se la risposta è 0, si passa al menù operativo.

2. Menù operativo (post-login)

Il client mostra:

- 1. Aggiungere contatto
- 2. Cercare contatto
- 3. Uscire

Invia la scelta al server come uint32_t in network byte order (hton!):

1. Aggiungere contatto:

a. Server verifica checkPermission(username, "w") e invia uint8_t: 1 autorizzato,o negato.

Se autorizzato, il client invia una riga (BUF_SIZE) del tipo: "Nome [Nomi secondari] Cognome Numero"

b. Il server effettua la **sezione critica writer** sulla rubrica con RW-semafori (vedi sotto), esegue addContact e risponde con una stringa (BUF_SIZE) con l'esito (ok/errore/già esiste).

2. Cercare contatto:

- a. Server verifica checkPermission(username, "r") e invia uint8_t: 1 autorizzato, 0 negato. Se autorizzato, il client invia il nome completo del contatto (NAME_SIZE).
- b. Il server entra come **lettore** sulla rubrica (RW-semafori) ed esegue searchContact, inviando una stringa (BUF_SIZE) con il risultato (contatto/non trovato/errore).
- 3. Uscire: Il client chiude il socket e termina.

Le uscite dal thread usano cleanup handler (pthread_cleanup_push/pop) per:

- sbloccare <u>u_mutex</u> e RW-semafori in caso di terminazione/cancel del thread
- fare sempre close(c_sock) e free(c_user)

Sincronizzazione readers e writers sul file rubrica (Server)

Implementazione readers-writers con fariness per gli scrittori:

```
typedef struct {
   sem_t turnstile; // 1 nessun writer, 0 writer in attesa
   sem_t roomEmpty; // 1 stanza libera, 0 stanza occupata
   sem_t mutex; // protegge il contatore readers
   int readers;
} rwsem_t;
```

La fairness per gli scrittori garantisce che, una volta che uno scrittore è in attesa, i lettori non lo blocchino indefinitamente, evitando la starvation e assicurando un accesso equo al file rubrica.

Writer (aggiungi contatto):

- 1. sem_wait(turnstile) → blocca nuovi lettori futuri
- 2. sem_wait(roomEmpty) → attende stanza vuota
- 3. scrive su rubrica
- 4. sem_post(roomEmpty); sem_post(turnstile)
- Reader (cerca contatto):
 - 1. sem_wait(turnstile); sem_post(turnstile) → passa se non ci sono writer in attesa
 - sem_wait(mutex); readers++; se è il primo occupa la stanza: sem_wait(roomEmpty);
 sem_post(mutex)
 - 3. legge da rubrica
 - 4. sem_wait(mutex); readers--; se è l'ultimo libera la stanza: sem_post(roomEmpty); sem_post(mutex)

Le attese sono effettuate tramite safeWait(sem_t*): wrapper su sem_wait che ripete su EINTR e restituisce -1 su errore.

Manuale d'uso

Richiede un ambiente POSIX (Linux/macOS) e GCC con pthreads e semafori POSIX.

```
make all # compila server e client
make clean # pulizia
```

Esecuzione

Server

```
./server -p <porta>
# es.: ./server -p 12345
```

Client

```
./client -a <indirizzo_server> -p <porta>
```

es.: ./client -a 127.0.0.1 -p 12345