Rețele de calculatoare. Raportul tehnic. VirtualSoc

Bursuc E. Eduarda

Universitatea A.I.Cuza

1 Introducere

Proiectul ales, VirtualSoc, propune simularea unei rețele sociale cu următoarele funcții implementate: înregistrarea unui cont nou public sau privat de tip user (client) sau admin (administrator), autentificarea prin nume de utilizator și parolă, adăugarea prietenilor în grupuri speciale (prieten sau prieten apropiat), publicarea noutăților atât public cât și pentru grupurile speciale și opțiunea de chat ce permite comunicarea între doi sau mai mulți utilizatori activi.

2 Tehnologii Aplicate

2.1 TCP

Rețelele sociale implică un schimb constant de date între client și server, unde integritatea și ordinea acestora este foarte importantă, motiv pentru care am optat pentru un protocolul de comunicare TCP (Transmission Control Protocol). Acesta spre deosebire de UDP se ocupă bine de gestionarea conexiunilor, asigurând că datele utilizatorilor sunt transferate în mod corect și complet. De asemenea, pentru implementarea concurenței ce asigură utilizarea paralelă a rețelei de către mai mulți clienți, am folosit un server TCP cu multiplexare I/O prin primitiva select() care permite gestionarea și prelucrarea clienților simultană și interacționarea în timp real.

2.2 SQLite

De asemenea, pentru stocarea datelor despre utilizatori, profiluri, postări și relații, am optat pentru sistemul de gestionare a bazelor de date SQLite3 ce oferă o soluție ușor de implementat și fără server pentru gestionarea bazelor de date în cadrul aplicațiilor, fiind portabil și eficient în citire.

2.3 Socket

Utilizarea socket-urilor în cadrul TCP oferă o soluție robustă și eficientă pentru dezvoltarea aplicațiilor de rețea care necesită o comunicare fiabilă și bidirecțională. Unele din beneficiile socket-ului importante pentru proiectul dat: comunicarea bidirecțională, fiabilitatea, reasamblarea pachetelor, reconectarea automată, adresarea si numărul porturilor si metinerea de conexiuni persistente.

3 Structura Aplicației

Aplicația utilizează o arhitectură client-server, unde clientul transmite cereri către server prin intermediul unui set de comenzi bine definit: registration, login, logout, show-users, show-profile, add-friend, new-post și chat cu parametri potriviți. În urma primirii unei cereri, serverul analizează comanda și cere, dacă este nevoie, informații suplimentare, după care se ocupă de prelucrarea datelor: verificarea acestora în baza de date, înregistrarea unor date noi, colectarea conținutului dorit etc. În urma procesării cererii, serverul trimite clientului un mesaj de succes sau conținutul cerut de acesta în conformitate cu specificații și datele deja cunoscute din baza de date.

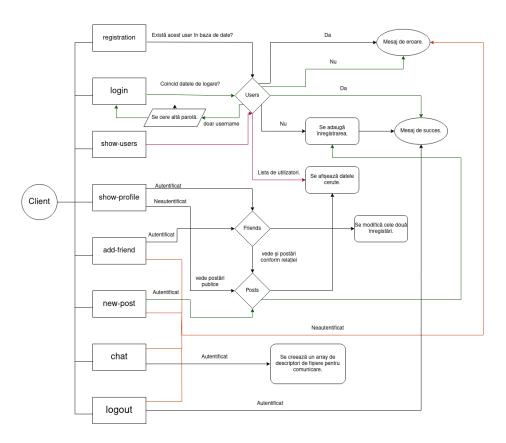


Fig. 1. Diagrama detaliată

Diagrama detaliată prezintă o construcție aproximativă a programului incluzând comenzile specifice și tabelele din baza de date necesare.

4 Aspecte de Implementare

4.1

Inițial am definit o structură User ce va diferenția utilizatorii după două componente: username (nume de utilizator) și fd (descriptor de fișier), aceasta va fi utilizată ulterior pentru determinarea statutului de autentificare a unui utilizator si recunoasterea acestuia în lista de descriptori de fisie de citire.

Implementarea propriu-zisă constituie un set de comenzi pe care le poate introduce un utilizator pentru a introduce date sau vizualiza conținut. Toate comenzile vor fi inițial recunoscute în funcția principală și redericționate funcțiilor corespunzatoare cu parametri potriviti.

- 1. Comanda **registration** este preluată de o funcție specifică în cazul unul utilizator neutentificat, care primește descriptorul de fișier al utilizatorului și cere un set de informații, cum ar fi tipul de cont, tipul de utilizator, un nume de utilizator și o parolă. În momentul primirii unui nume de utilizator, funcția va accesa baza de date Users și va verifica dacă există un cont cu același nume, în caz afirmativ se produce un mesaj de eroare, iar în caz contrar se alocă informația în baza de date si se va trimite un mesaj de succes.
- 2. Comanda **login** trimite ca parametru o structură User a căror componente sunt fd (file descriptor) și username(inițial cu valoare nulă) unei funcții corespunzătoare ce va cere un nume de utilizator și va verifica în baza de date Users existența acestuia. În caz afirmativ se va cere o parola până când aceasta nu va coincide cu parola de pe aceeași linie în baza de date. În caz contrar se va produce un mesaj de eroare. De asemenea, în cazul în care autentificare a avut succes, se va actualiza în structura User componenta username și se va produce un text de succes.
- 3. Comanda **logout** este executată în funcția principală și verifică inițial dacă structura User specifică utilizatorlui are un username atașat (lucru ce ne spune că utilizatorul este autentificat) și în acest caz o va șterge, iar în caz contrar trimite un mesaj utilizatorului că nu este autentificat.
- 4. Comanda **show-users** transmite doar descriptorul de fișier funcției ce accesează baza de date Users și colectează toți utilizatorii existenți pentru a-i afișa utilizatorului.
- 5. Comanda **show-profile : username** transmite funcției structura User și numele utilizatorului ai cărui profil vrea să-l viziteze. În cazul unui utilizator neautentificat, se accesează baza de date Posts și se selectează linia utilizatorului cerut și coloana cu postări de tip public, iar în caz contrar se verifică tipul de relație a celor doi utilizatori dacă există (friends, close friends) în baza de date Friends și în funcția acesteia se cer postări din Posts.
- 6. Comanda **add-friend : username** este prelucrată de o funcție ce primește structura User, numele utilizatorului ce trebuie adăugat, și cere relația dorită între ei (prieteni sau prieteni apropiați) și modifcă sau adaugă o nouă înregistrare în baza de date Friends. De asemenea, trimite un mesaj de succes. În cazul unui utilizator neautenficat, se va trimite doar un mesaj de eroare.

4 Bursuc E. Eduarda

- 7. Comanda **new-post** este redirecționată funcșiei ce primește structura User și cere tipul postării (public, friends, close friends) și conținutul acesteia, urmând ca uletrior să introducă o nouă înregistrare în baza de date Posts pe linia utilizatorului și coloana tipului cerut. În cazul unui utilizator neautenficat, se va trimite doar un mesaj de eroare.
- 8. Comanda **chat : username ... username** este autentifictă în funcția principală și se creează un vector cu descriptorii de fișiere corespunzatoare numelor de utilizatori activi și se transmite unei funcții ce va avea proprietatea unui broadcast. La generarea unui mesaj specific un utilizator poate ieși din conversație. În cazul unui utilizator neautenficat, se va trimite doar un mesaj de eroare.

De asemenea, prin avansarea în implementare este posibilă adăugarea unor comenzi noi ce vor apropia proiectul de o retea socială familiară.

4.2

În următoarele figuri se pot observa secțiuni de cod specifice lucrului cu baze de date și implementarea structurii User menționată mai sus.

 ${f Fig.~2}$ și ${f 3}$ ilustrează crearea celor trei tabele Users, Posts și Friends menționate mai sus cu coloanele bine definite:

Fig. 2. Crearea interogărilor

Iar pe măsură ce datele de inserție a clientului sunt verificate inițial în aplicația client și ulterior în unele funcții ale aplicației server, nu este necesar să condiționăm coloanele speicifice în interogarea de creare cu NOT NULL.

```
int createTables()
{
    char *errMsg = 0;

    if (sqlite3_exec(db, createUsers, 0, 0, &errMsg) != SQLITE_OK)
    {
        fprintf(stderr, "SQL error: %s\n", errMsg);
        sqlite3_free(errMsg);
        return 1;
    }

    if (sqlite3_exec(db, createFriends, 0, 0, &errMsg) != SQLITE_OK)
    {
        fprintf(stderr, "SQL error: %s\n", errMsg);
        sqlite3_free(errMsg);
        return 1;
    }

    if (sqlite3_exec(db, createPosts, 0, 0, &errMsg) != SQLITE_OK)
    {
        fprintf(stderr, "SQL error: %s\n", errMsg);
        sqlite3_free(errMsg);
        return 1;
    }

    return 0;
}
```

Fig. 3. Execuția și crearea propriu-zisă a tabelelor din baza de date

Fig. 4 reprezintă inserarea datelor specifice unui utilizator în tabela Users în urma primirii și validării acestora, folosind funcția:

sqlite3_bind_text(sqlite3_stmt*, int, const char*, int, void(*)(void*)) care este utilizată în SQLite pentru a lega o valoare de tip text la o instrucțiune SQL pregătită. Această funcție va fi întâlnită de asemenea la interogări select, update etc. în care avem nevoie ca interogarea să contină variabilele din aplicație.

```
const char *insertDataSQL = "insert into users values (?, ?, ?, ?);";
if (sqlite3_prepare_v2(db, insertDataSQL, -1, &statement, 0) == SQLITE_OK)
{
    sqlite3_bind_text(statement, 1, username, -1, SQLITE_STATIC);
    sqlite3_bind_text(statement, 2, passwd, -1, SQLITE_STATIC);
    sqlite3_bind_text(statement, 3, type_usr, -1, SQLITE_STATIC);
    sqlite3_bind_text(statement, 4, type_acc, -1, SQLITE_STATIC);

if (sqlite3_step(statement) != SQLITE_DONE)
    {
        strcpy(answ, "Datele introduse sunt invalide.");
        write(fd, answ, strlen(answ));
    }
    else
    {
        strcpy(answ, "Inregistrare cu succes.");
        write(fd, answ, strlen(answ));
    }
}
```

Fig. 4. Înserarea datelor specifice în baza de date

 ${\bf Fig.~5}$ prezintă definirea structurii User despre care am vorbit în partea de implementare:

```
struct User
{
  int fd;
  char username[101];
};
```

Fig. 5. Definirea structurii User

În **Fig. 6** este reprezentată inițializarea cu șir de caractere nul a componentei username pentru a facilita validarea corectă a datelor în funcții ce au funcționalitate diferită în conformitate cu statutul utilizatorului (autentificat sau nu). De asemenea, prezintă alocarea descriptorilor de fișiere activi în tabloul unidimensional users de tip User.

```
for (int j = 0; j < 10001; j++)
    strcpy(users[j].username, "");</pre>
FD_SET(client, &actfds);
users[i].fd = client;
i++;
```

Fig. 6. Initializarea componentelor

Modificarea numelui de utlizator a structurii User se realizeză în funcția login care în urma validării datelor va aloca numele specificat în componenta specifică:

```
strcpy(user->username, username);
strcpy(answ, "Logare cu succes.");
write(user->fd, answ, strlen(answ));
```

Fig. 7. Modificarea componentei username

Așa cum gestionarea utilizatorilor se face cu ajutorul descriptorului de fișier al acestuia, în situațiile în care avem nevoie să validăm dacă un utilizator este sau nu autentificat sau dacă primim pentru comanda chat o înșiruire de nume de utilizatori și trebuie în server să selectăm doar acei descriptori de fișier corespunzători acestor nume, avem nevoie de o astfel de structură ca să identificăm corespondența între file descriptor și username. Primul caz este ilustrat în **Fig. 8** de mai jos:

Fig. 8. Functionalitatea structurii User

Bursuc E. Eduarda

8

Pentru a preveni erori și a înbunătăți aplicația la nivelul memoriei de alocare, în momentul deconectării unui utilizator, structura acestuia în tabloul users va fi înlocuită cu ultima înregistrare făcută, întrucât ordinea descriptorilor nu are nici o importanță în implementare:

```
ssize_t bytes_received = recv(fd, command, sizeof(command), 0);

if (bytes_received <= 0)
{
    for( j = 0; j < i; j++ ){
        if( fd == users[j].fd ) {
            users[j] = users[i-1];
            i--;
            break;
        }
        close(fd);
    FD_CLR(fd, &actfds);
    printf("[server] Client with descriptor %d disconnected.\n", fd);
    continue;
}</pre>
```

Fig. 9. Eliminarea unui utilizator din tabloul users

5 Concluzii

Aplicația poate suferi și mici modificări pe parcurs ce vor imbunătăți soluția de implementare descrisă, de exemplu pot fi adăugate noi funcții și comenzi pentru o simulare mai bună a unei rețele sociale, de exemplu o comanda pentru modificarea tipului de cont.

Referințe bibliografice

1. www.sqlite.org/c3ref/intro.html