## PROTOCOALE DE COMUNICAȚIE: LABORATOR 7

# Protocolul de transport TCP

Responsabil: Radu-Ioan CIOBANU

## **Cuprins**

Noții	ni teoretice
	Schema tipică a interacțiunilor client/server în TCP
	Header TCP
API	
	$\operatorname{socket}()$
	$\operatorname{bind}()$
	connect()
	listen()
	accept()
	send() / recv()
	$\operatorname{close}()$

### Objective

În urma parcurgerii acestui laborator, studentul va fi capabil:

- să explice în ce constă protocolul de transport TCP
- să scrie un program care folosește sockeți TCP.

## Noțiuni teoretice

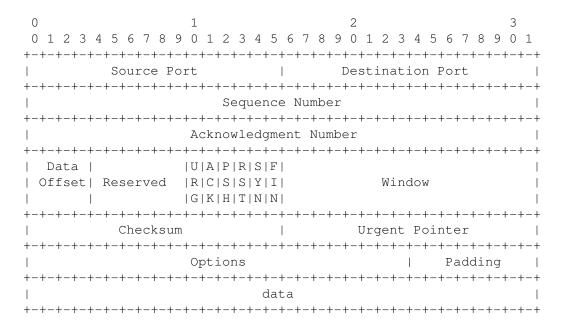
<u>TCP (Transport Control Protocol)</u> este un protocol ce furnizează un flux sigur de date între două calculatoare. Acest protocol asigură stabilirea unei conexiuni permanente între cele două calculatoare pe parcursul comunicației, și este descris în RFC 793. Protocolul TCP are următoarele proprietăți:

- stabilirea unei conexiuni permanente între client și server; serverul va aștepta apeluri de conexiune din partea clienților
- garantarea ordinii primirii mesajelor și prevenirea pierderii pachetelor
- controlul congestiei (fereastră glisantă)
- overhead mare în comparație cu UDP (are un header de 20 Bytes, față de UDP, care are doar 8 Bytes).

#### Schema tipică a interacțiunilor client/server în TCP

```
TCP CLIENT
                                  TCP SERVER
_____
                                  _____
CREATE SOCKET
                                  CREATE SOCKET
                                  BIND (legare socket de port cunoscut)
                                  LISTEN (face socketul pasiv, doar
                                        pentru conectare, nu si
                                        pentru scriere si citire
                                         de date)
          Stabilirea Conexiunii
CONNECT <----> ACCEPT (se blocheaza asteptand
         TCP 3 way handshake |
                                        conectarea clientilor;
                                         intoarce un nou socket,
                                         folosit pentru scriere
                                         si citire de date de la
                                        ACEST client)
-> SEND ----- Data ----> RECEIVE <-
1
+- RECEIVE <----- Data ----- SEND ----+
CLOSE SOCKET ---- Notificare EOF ----> RECEIVE
                                  CLOSE SOCKET (ATENTIE, se inchide
                                               socketul activ creat
                                               cu ACCEPT, nu cel
                                               initial pe care se
                                               asculta conexiuni)
```

#### Header TCP



Explicații header:

- portul sursă este ales random de către mașina sursă a pachetului, dintre porturile libere existente pe acea mașină
- portul destinație este portul pe care mașina destinație poate recepționa pachete
- checksum este valoarea sumei de control pentru un pachet TCP.

## API

### socket()

Pentru obținerea descriptorului de fișier, se folosește, ca și în cazul UDP, funcția:

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

int socket(int domain, int type, int protocol);
```

Câmpurile domain și protocol au aceleași valori ca și în cazul UDP (AF\_INET / PF\_INET, respectiv 0). În cazul TCP, pentru câmpul type se utilizează valoarea SOCK\_STREAM. Diferența notabilă dintre TCP și UDP este în modul de utilizare de către server a descriptorului întors de socket(). În cazul UDP, acest socket este implicit activ, adică se fac trimiteri și recepționări de date pe el. În cazul TCP, acest socket va fi folosit numai în mod pasiv, pentru stabilirea conexiunii. Nu se vor trimite sau recepționa date ale aplicației prin intermediul său. Va exista un alt socket (diferit pentru fiecare client) care va fi folosit pentru transmisie.

# $\operatorname{bind}()$

Odata ce am obținut un socket, trebuie să îi asociem un port pe mașina locală (acest lucru este uzual în cazul în care se dorește așteptarea de către server de conexiuni pe un anumit port). Utilizarea este exact ca în cazul UDP.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

int bind(int sockfd, const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
```

### connect()

După ce a creat socketul, clientul trebuie să se conecteze la server.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

int connect(int sockfd, const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
```

Argumentul sockfd este un descriptor de fişier obţinut în urma apelului socket(), addr conţine portul şi adresa IP ale serverului, iar addrlen poate fi setat la  $sizeof(struct\ sockaddr)$ . Ca şi în cazul celorlate funcţii, rezultatul este -1 în caz de eroare, iar în caz de succes 0.

### listen()

Comunicaţia prin conexiune stabilă este asimetrică. Mai precis, unul din cele două procese implicate joacă rol de server, iar celălalt joacă rol de client. Cu alte cuvinte, serverul trebuie să îi asocieze socketului propriu o adresă pe care oricare client trebuie să o cunoască, şi apoi să "asculte" pe acel socket cererile ce provin de la clienţi. Mai mult decât atât, în timp ce serverul este ocupat cu tratarea unei cereri, există posibilitatea de a întârzia cererile ce provin de la alţi clienţi, prin plasarea lor într-o coadă de aşteptare. Lungimea acestei cozi trebuie specificată prin apelul listen().

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

int listen(int sockfd, int backlog);
```

Argumentul sockfd este un descriptor de fișier obținut în urma apelului socket(), iar <u>backlog</u> reprezintă <u>numărul de conexiuni acceptate în coada de așteptare.</u> Conexiunile care se fac de către clienți vor aștepta în aceasta coadă până când se face accept(), și nu pot fi mai mult de backlog conexiuni în așteptare. Apelul listen() întoarce 0 în caz de succes și -1 în caz de eroare.

### accept()

Ce se întâmplă în momentul în care un client încearcă să apeleze connect() pe o maşină şi un port pe care s-a facut în prealabil listen()? Conexiunea va fi pusă în coada de aşteptare până în momentul în care se face un apel de accept() de către server. Acest apel întoarce un nou socket care va fi folosit pentru această conexiune.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

int accept(int sockfd, struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen);
```

Argumentul sockfd reprezintă socketul pe care s-a făcut listen() (deci cel întors de apelul socket()). Funcția accept() întoarce un nou socket, care va fi folosit pentru operații send() / recv(). addr reprezintă un pointer spre o structură de tip struct sockaddr în care se va afla informația despre conexiunea făcuta (ce mașină de pe ce port a inițiat conexiunea). Noul socket obținut prin apelul accept() va fi folosit în continuare pentru operațiile de transmisie și recepție de date.

### send() / recv()

Aceste două funcții se folosesc pentru a transmite date prin sockeți de tip stream sau sockeți datagramă conectați. Sintaxa pentru trimitere și primire este asemănătoare.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

ssize_t send(int sockfd, const void *buf, size_t len, int flags);
```

Argumentul sockfd este socketul căruia se dorește să se trimită date (fie este returnat de apelul socket(), fie de apelul accept()). Argumentul buf este un pointer către adresa de memorie unde se găsesc datele ce

se doresc a fi trimise, iar argumentul len reprezintă numărul de octeți din memorie începand de la adresa respectivă ce se vor trimite. Functia send() întoarce numărul de octeți efectiv trimiși (acesta poate fi mai mic decât numărul care s-a precizat că se dorește a fi trimis, adică len). În caz de eroare, funcția returnează -1, setându-se corespunzător variabila globală errno.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

ssize_t recv(int sockfd, void *buf, size_t len, int flags);
```

La funcția recv(), argumentul sockfd reprezintă socketul de unde se citesc datele, buf reprezintă un pointer către o adresă din memorie unde se vor scrie octeții citiți, iar len reprezintă numărul maxim de octeți ce se vor citi. Funcția recv() întoarce numărul de octeți efectiv citiți în buf sau -1 în caz de eroare.

#### Observații:

- recv() poate întoarce și 0, acest lucru însemnând că entitatea cu care se comunică a închis conexiunea
- pentru scrierea/citirea în/din sockeți TCP, se pot folosi cu succes și functiile write() și read() (foarte asemănătoare cu send() și recv(), mai puțin câmpul flags, pe care oricum îl setăm pe 0).

### close()

Pentru a închide un socket TCP, se foloseste funcția de închidere a unui descriptor de fisier din Unix:

```
#include <unistd.h>
int close(int fd);
```

Atenție, în cazul TCP avem de-a face cu mai mulți sockeți: unul întors de socket() (folosit pentru stabilire de conexiuni cu clienții) și unul sau mai multi sockeți întorși de accept() (câte unul pentru fiecare client conectat), folosiți pentru comunicația cu respectivul client. În cazul în care clientul s-a deconectat (recv() întoarce 0), vrem să închidem socketul corespunzător creat cu accept(), nu pe cel creat cu socket().

# Exerciții

- 1. Scrieți o aplicație client-server TCP în care serverul se va comporta ca ecoul clientului (echo server). Într-o buclă, clientul citește un string de la tastatură, îl trimite serverului, așteaptă răspuns de la server și îl afișează. Serverul trimite înapoi clientului același lucru pe care îl primește de la el. Atât serverul cât și clientul primesc ca argumente adresa și portul serverului.
- 2. Completați codul serverului de mai sus astfel încât să funcționeze cu 2 clienți (ambele apeluri de accept() trebuie făcute înainte de primul send() / recv()). Serverul va intermedia un fel de chat între cei doi clienți: va primi ceva de la un client și va trimite celuilalt, și reciproc. Trebuie avută atenție la ordinea operațiilor (scriere/citire de pe socket) atunci când rulați clienții (în laboratorul viitor, vom folosi în server un mecanism de multiplexare care va elimina acest inconvenient; clienții nu vor mai trebui să scrie/citească de pe socket într-o anumită ordine).