

Retele de calculatoare

notițe de curs

Radu-Lucian Lupșa

8 noiembrie 2004

Cuprins

1	Introducere	3
1.1	Ce este o rețea de calculatoare?	3
1.2	Problemele abordate în curs	3
1.3	Problemele infrastructurii rețelei	3
1.4	Tipuri de comunicație	4
1.5	Arhitectura sistemului de comunicații	5
2	Programarea în rețea — introducere	6
2.1	Interfața de programare socket BSD	6
2.1.1	Creare	6
2.1.2	Utilizare socket stream	7
2.1.3	Utilizare socket pentru datagrame	9
2.2	Adresarea in internet	9
2.3	Transmiterea mesajelor	10
2.3.1	Mesaje binare	10
2.3.2	Mesaje text	11
2.4	Asigurarea concurenței	11
3	Nivelul fizic	12
3.1	Transmisia prin fir	12
3.1.1	Marimi electrice	12
3.1.2	Analiza Fourier	13
3.1.3	Proprietăți ale liniei	14
3.1.4	Codarea în banda de bază	14
3.1.5	Transmisia modulată	14
3.2	Transmisia prin unde radio	14
3.2.1	Propagarea undelor	14
3.2.2	Unde nedirijate și unde dirijate	14
3.3	Transmisia prin fibră optică	14
3.3.1	Propagarea semnalului	14

Capitolul 1

Introducere

1.1 Ce este o rețea de calculatoare?

Termenul *retea de calculatoare* are cel putin doua utilizari distincte:

1. mai multe calculatoare, impreuna cu un sistem (hard+soft) de comunicatii
2. un *sistem de calcul*, bazat pe o retea in sensul 1, dar comportandu-se ca un sistem unitar (de exemplu, prezinta aceleasi conturi de utilizatori pe toate calculatoarele)

1.2 Problemele abordate în curs

1. Realizarea infrastructurii pentru comunicații;
2. Aplicații (de comunicație) in rețea:
 - aplicații existente,
 - principiile realizării aplicațiilor în rețea
3. Elemente de sisteme de operare in retea.

1.3 Problemele infrastructurii rețelei

1. codarea fizică a informației;
2. detectarea și corectarea erorilor de transmisie;

3. controlul fluxului (asigurarea faptului că emițătorul nu trimite mai repede decât poate receptorul să primească);
4. controlul coliziunilor și adresarea, pe medii de tip magistrală (adică în care există mai multe entități prevăzute cu emițătoare și receptoare care partajează același mediu);
5. dirijarea comunicației în rețea (astfel încât două calculatoare să poată comunica, chiar dacă nu există legătură directă între ele, ci doar legături prin intermediari);
6. livrarea sigură (mesajele să nu se piardă, să nu ajungă în multiplu exemplar, și să ajungă în ordinea în care au fost emise);
7. securitatea:
 - confidențialitate (un mesaj să poată fi recepționat doar de către destinatarul autorizat),
 - autentificarea (receptorul să poată verifica identitatea emițătorului),
 - integritatea comunicației (nimici să nu poată modifica mesajele),
 - non-repudabilitatea (destinatarul să poată dovedi originea unui mesaj, altfel spus, nici măcar destinatarul să nu poată falsifica identitatea autorului mesajului)

1.4 Tipuri de comunicație

Dupa nr. de receptori:

- punct la punct (unicast): un emițător și un receptor;
- difuziune (broadcast sau multicast): un emițător și mai mulți receptori.

Nota: *broadcast* este o comunicație în care un mesaj este primit de toată lumea; *multicast* desemnează o comunicație în care doar o parte din calculatoarele din rețea primesc mesajul.

Dupa existența unei conexiuni:

- comunicatie prin conexiune;
- comunicatie prin datagrame.

Deziderate optionale:

- livrare sigura (un mesaj sa fie livrat exact o data)
- transmisie fara erori
- pastrarea ordinii relative a mesajelor
- debit minim garantat
- timp maxim de livrare garantat
- confidentialitate
- autentificare

1.5 Arhitectura sistemului de comunicații

Capitolul 2

Programarea în rețea — introducere

2.1 Interfața de programare socket BSD

socket = capat de cale de comunicatie

Presupuneri:

- pe fiecare calculator pot rula mai multe procese, și fiecare proces poate avea mai multe căi de comunicație deschise, prin urmare pe un calculator trebuie să poată exista la un moment dat mai multe socket-uri active;
- o comunicație poate fi prin conexiune sau datagrame
- pentru a identifica partenerul de comunicație, inițiatorul unei comunicații trebuie să furnizeze o *adresă*; formatul acestei adrese poate să depindă de tipul rețelei (IP, IPX, etc.).

API-ul este conceput să fie independent de tipul exact al rețelei (poate funcționa pe rețele IP, IPX, local pe unix, etc.)

2.1.1 Creare

`socket(proto_family, type, protocol)`

type: desemnează tipul de servicii dorite:

SOCK_STREAM: conexiune; punct la punct; flux de date bidirectional la nivel de octet; livrare sigura, cu pastrarea ordinii, transmisie fara erori.

SOCK_DGRAM: datagramme punct la punct sau difuziune transmisie fara erori; livrarea nu e sigura si nici ordinea garantata.

SOCK_RAW: acces direct la infrastructura; ex. in implementarea comenzii ping.

proto_family identifică tipul de rețea cu care se lucrează (IP, IPX, etc). Se pune PF_INET pentru conexiuni pe protocol Internet (IP).

protocol identifică protocolul particular de utilizat. Este intenționat a fi folosit daca ar exista mai multe protocoale distincte pentru un tip de retea dat si pentru un tip de serviciu dat. Implicit se va pune 0.

Funcția returnează identificatorul de socket, pe care aplicația îl va furniza în apelurile ulterioare.

2.1.2 Utilizare socket stream

Un socket stream poate să fie în una din două stări: neconectat sau conectat. Un socket neconectat poate avea o adresă fixată sau nu.

Orice socket care participă la o operație de comunicare trebuie să aibă o adresă; dacă adresa nu i se fixează explicit prin bind(), atunci sistemul îi va da o adresă aleatoare.

Conecțarea, pe client:

```
connect(sock_id, addr, addr_len) conectează socket-ul local sock_id cu socket-ul identificat prin adresa addr. Adresa addr trebuie să corespundă unui socket de tip stream neconectat
```

Conecțarea, pe server:

```
bind(sock_id, addr, addr_len) fixează adresa socket-ului sock_id.
```

```
listen(sock_id, dim_coada) fixează dimensiunea cozii de așteptare pentru conexiunile către adresa socket-ului
```

```
accept(sock_id, addr, addr_len) așteaptă o cerere de conexiune și returnează un nou socket conectat la socket-ul care a cerut conexiunea. Socket-ul original poate fi folosit ulterior pentru a aștepta noi conexiuni. Parametrul addr returnează adresa socket-ului
```

Comunicația propriu-zisă:

```
send(sock_id, buf, count, flags) trimite count octeți
```

`recv(sock_id, buf, count, flags)` receptionează cel mult `count` octeți. Dacă nu există nici un octet sosit, funcția așteaptă sosirea a cel puțin un octet (este blocantă). Apoi citește minimul între numărul de octeți sosiți și numărul de octeți ceruți (`count`). Returnează numărul de octeți citiți. Returnează 0 dacă emițătorul a închis conexiunea.

Închiderea conexiunii:

`close(sock_id)` distrugе socket-ul și închide complet conexiunea atașată (dacă există)

`shutdown(sock_id, how)` închide comunicația, posibil doar într-unul singur sens

Structura unui program:

Clientul:

```
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
...
struct sockaddr_in adr;

sd=socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
memset(&adr, 0, sizeof(adr));
adr.sin_family = AF_INET;
adr.sin_port = htons(remote_port);
inet_addr(remote_ip, &adr.sin_addr);
if(-1==connect(sd, (struct sockaddr*)&adr,
    sizeof(adr)) )
{
perror("onnect()");
exit(1);
}
...
send(sd, ...); recv(sd, ...)
...
close(sd);
```

Serverul:

```
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
...
struct sockaddr_in adr;

sd=socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
memset(&adr, 0, sizeof(adr));
```

```

adr.sin_family = AF_INET;
adr.sin_port = htons(remote_port);
adr.sin_addr = INADDR_ANY;
if(-1==bind(sd, (struct sockaddr*)&adr,
             sizeof(adr)) )
{
    perror("onnect()");
    exit(1);
}
listen(sd, 5);
...
struct sockaddr_in client_adr;
socklen_t client_adr_size;
sd_c = accept(sd, (struct sockaddr*)&client_adr,
              &client_adr_size)
...
send(sd_c, ...); recv(sd_c, ...)
...
close(sd_c);
...
close(sd);

```

2.1.3 Utilizare socket pentru datagrame

Probabil cel puțin unul din capete trebuie să fixeze adresa socket-ului, la o valoare cunoscută de partener; pentru aceasta folosește apelul `bind()`. Celălalt capăt primește automat o adresă la prima trimitere de datagramă.

Functii:

`bind(sock_id, addr, addr_len)` fixează adresa socket-ului;
`sendto(sock_id, buf, count, flags, addr, addr_len)` trimite o datagramă la adresa specificată;
`recvfrom(sock_id, buf, count, flags, addr, addr_len)` recepționează o datagramă, și pune în `addr` adresa de proveniență.

2.2 Adresarea in internet

Adresa IP:

- identifică unic mașina

- 32 biți; de obicei scrisă ca 4 numere zecimale separate prin puncte (ex. 193.226.40.130)
- în principiu, fiecare interfață de rețea (ex. placă de rețea, linie serială sau modem folosit pentru o conexiune în rețea) are o adresă IP
- adresa 127.0.0.1 corespunde unei interete virtuale intr-o rețea (virtuală) în care calculatorul este singur. Altfel spus, 127.0.0.1 desemnează în totdeauna mașina locală.
- unele adrese sunt folosite pentru broadcast

Numarul portului:

- servește pentru a diferenția între socket-ii de pe aceeași mașină
- 16 biți (1–65535)
- porturile TCP (**SOCK_STREAM**) sunt independente de porturile UDP (**SOCK_DGRAM**)

2.3 Transmiterea mesajelor

Exemplu: clientul anunță scoaterea dintr-o magazie a unei anumite cantități de marfă. Se trimit un mesaj conținând denumirea și cantitatea.

2.3.1 Mesaje binare

Exemplu:

```
struct Cerere {
    char denumire[30];
    int cantitate;
};
Cerere c;
...
send(sd, &c, sizeof(c), 0);
```

Probleme:

1. lungimea (numărul de octeți) pe care se reprezintă un **int** este dependentă de platformă

2. ordinea octetilor este dependentă de platformă (little endian vs. big endian)
3. alinierea e dependentă de platformă (se poate ca adresa unui întreg să trebuiască să fie multiplu de 2, 4 sau 8 octeți)

Soluție:

1. se folosesc `typedef`-urile `uint16_t`, `uint32_t` definite în `netinet/in.h`; lungimea reprezentării lor e independentă de platformă;
2. se convertesc la o ordine a octetilor independentă de platformă: funcțiile `htons()`, `htonl()`, `ntohs()`, `ntohl()`;
3. se transmite individual fiecare membru al unei structuri.

Exemplu:

```
struct Cerere {
    char denumire[30];
    unit32_t cantitate;
};

Cerere c;
...
send(sd, c.denumire, 30, 0);
c.cantitate=htonl(c.cantitate);
send(sd, &c.cantitate);
```

2.3.2 Mesaje text

2.4 Asigurarea concurenței

Capitolul 3

Nivelul fizic

3.1 Transmisia prin fir

3.1.1 Marimi electrice

Reamintim din fizica de liceu următoarele mărimi electrice:

Sarcina electrică (Q) măsoară cantitatea de electricitate. Este analoagă cantității de fluid. Putem măsura cantitatea de electricitate (sarcina electrică) ce trece printr-un conductor într-o perioadă de timp. Se măsoară în *coulombi* (C).

Intensitatea curentului (I) (numită pe scurt *currentul*) măsoară sarcina electrică ce trece printr-un conductor împărțită la timpul în care trece. Este analoagă debitului de fluid printr-o conductă. Intensitatea curentului ce trece printr-un conductor se măsoară întrerupând conductorul și intercalând un instrument de măsură numit *ampermtru*. Ampermetrul trebuie să conducă foarte bine curentul (să aibă impedanță — vezi mai jos — cât mai mică) pentru a perturba cât mai puțin circuitul în care măsoară. Se măsoară în *amperi* (A).

Tensiunea electrică (U) între două conductoare măsoară cât de puternic ar fi impinsă o sarcină electrică aflată în primul conductor către cel de-al doilea. Este analoagă diferenței de presiune între două conducte de fluid. Pentru a măsura tensiunea electrică între două conductoare, montăm un instrument numit *voltmetru* cu o bornă conectată la unul din conductoare și cu cealaltă bornă legată la celălalt conductor. Voltmetrul trebuie să fie cât mai aproape de un izolator — să conducă cât mai puțin curent de la o bornă la alta (a IDC să aibă impedanță cât mai mare). Tensiunea se măsoară în *volți* (V).

Puterea și energia electrică (P) Un element de circuit la bornele căruia se aplică o tensiune U și prin care trece un curent de intensitate I de același sens cu tensiunea primește o putere $P = UI$. Dacă intensitatea are sens invers tensiunii, elementul livrează puterea $P = UI$ circuitului. Puterea se măsoară în watti (W).

Energia electrică (E) Energia măsoară produsul dintre puterea primită sau cedată de un element de circuit și timpul cât are loc fenomenul. Unitatea de măsură în Sistemul Internațional este joule-ul (J), însă frecvent se folosește kilowattora (kWh) (atenție, simbolul kW/h, citit kilowatt pe oră, nu este corect, deși este folosit curent); un kilowattoră este energia primită de un consumator care primește o putere de un kilowatt timp de o oră; în consecință $1\text{kWh} = 3600000\text{J}$.

Elemente de circuit și mărimi caracteristice (*Notă: fiecare element poate fi construit în mod deliberat, însă comportamentul poate să apară și acolo unde nu este dorit*):

rezistorul și rezistența (R) Un rezistor este un element de circuit

condensatorul și capacitatea (C) .

bobina și inductanța (L) .

impedanța (Z) și conductanța (G)

surse și consumatori

3.1.2 Analiza Fourier

Considerăm un circuit electronic, care are o intrare și o ieșire (fig. ??). În particular, o pereche de fire folosite pentru transmisie poate fi considerată un astfel de circuit, capetele dinspre emițător constituind intrarea, iar cele dinspre receptor, ieșirea.

Tensiunea de la ieșire depinde de tensiunea de la intrare, însă în general depinde de tot istoricul ei. Altfel spus, comportamentul circuitului poate fi descris de o funcție care primește ca argument funcția tensiune-timp de la intrare și întoarce funcția tensiune-timp de la ieșire (o funcție definită pe un spațiu de funcții cu valori tot într-un spațiu de funcții). Scriem $U_e = T(U_i)$, unde $U_i(t)$ este valoarea tensiunii de intrare la momentul t , iar $U_e(t)$ este tensiunea de ieșire la momentul t .

Multe circuite electronice au un comportament *liniar*, adică dacă $U_i(t)$ poate fi scris ca $U_i(t) = U_{i1}(t) + U_{i2}(t) + \dots + U_{in}(t)$, atunci $U_e(t) = U_{e1}(t) + U_{e2}(t) + \dots + U_{en}(t)$, unde $U_{e1} = T(U_{i1})$, $U_{e2} = T(U_{i2})$, etc.

Este în general mult mai ușor de analizat comportamentul unui circuit electronic dacă i se prezintă la intrare un semnal sinusoidal (adică de forma $U(t) = U_0 \sin \omega t + \phi$) decât pentru un semnal oarecare. Mai mult, ieșirea în acest caz este de regulă tot un semnal sinusoidal.

Orice semnal se poate scrie ca o sumă de semnale sinusoidale. (*Nota: scrierea unei funcții ca sumă de sinusoide este așa-numita transformata Fourier. Condițiile de existență depind de cadrul în care se scrie — funcție în L^2 , distribuție, etc. Prezentarea de față are doar scop de suport intuitiv; lipsesc detalii matematice și în consecință cele scrise aici nu pot fi folosite pentru a sprijini în mod fiabil raționamente*).

3.1.3 Proprietăți ale liniei

Un conductor real prezintă o rezistență nenulă și o impedanță nenulă; se comportă ca și când ar consta dintr-un rezistor legat în serie cu o bobină, sau, și mai bine, multe rezistoare mici inseriate între care sunt intercalate bobine mici. Două conductoare alăturate separate de un izolator se comportă ca un condensator — prezintă o capacitate nenulă între ele. De asemenea, izolatorul nu e perfect și prezintă o rezistență finită.

De aceea, o pereche de conductoare se prezintă ca și când ar fi formate prin conectarea unul după altul a infinit de multe celule elementare ca în figura . În consecință, comportamentul perechii de conductoare va fi descris de ecuația

(3.1)

3.1.4 Codarea în banda de bază

3.1.5 Transmisia modulată

3.2 Transmisia prin unde radio

3.2.1 Propagarea undelor

3.2.2 Unde nedirijate și unde dirijate

3.3 Transmisia prin fibră optică

3.3.1 Propagarea semnalului

Capitolul 4

Nivelul legăturii de date