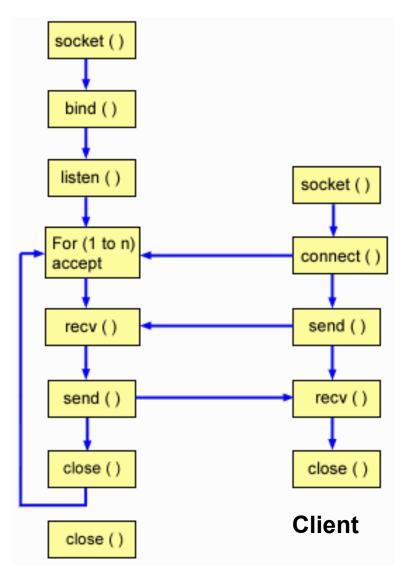
Programarea in retea (II)

Lenuta Alboaie adria@info.uaic.ro

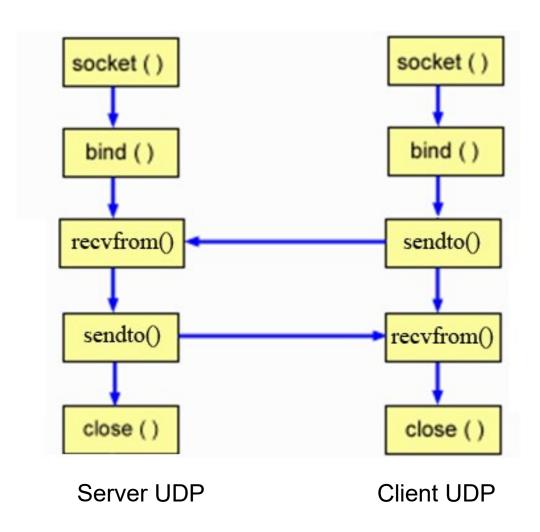
Cuprins

- ... sa ne amintim: client/server TCP iterativ primitive
- Modelul client/server UDP
- Primitive I/O
- Aspecte de programare avansata Internet
- API-ului socket discutii si critici



Model server/client TCP

Server



- Pentru socket() se va folosi SOCK_DGRAM
- Apelurile listen(), accept(), connect() nu vor mai fi utilizate in mod uzual
- Pentru scriere de datagrame se pot folosi sendto() sau send() (mai general)
- Pentru citire de datagrame se pot folosi recvfrom() sau recv()
- Nimeni nu garanteaza ca datele expediate au ajuns la destinatar sau nu sunt duplicate

- Socket-urile UDP pot fi "conectate": clientul poate folosi connect() pentru a specifica adresa (IP, port) a punctului terminal (serverul) – pseudo-conexiuni:
 - Utilitate: trimiterea mai multor datagrame la acelasi server, fara a mai specifica adresa serverului pentru fiecare datagrama in parte
 - Pentru UDP, connect() va retine doar informatiile despre punctul terminal, fara a se initia nici un schimb de date
 - Desi connect() raporteaza succes, nu inseamna ca adresa punctului terminal e valida sau serverul este disponibil

- Pseudo-conexiuni UDP
 - –Se poate utiliza shutdown() pentru a opri directionat transmiterea de date, dar nu se va trimite nici un mesaj partenerului de conversatie
 - Primitiva close() poate fi apelata si pentru a elimina o pseudo-conexiune

Alte primitive | I/O

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
int send (int sockfd, char *buff, int nbytes, int flags);
int recv (int sockfd, char *buff, int nbytes, int flags);
```

- Pot fi folosite in cadrul comunicatiilor orientate conexiune sau pentru pseudo-conexiuni
 - Apelurile send() si recv() presupun că sunt cunoscute toate elementele unei asocieri, adică a fost efectuat în prealabil un apel connect()
- Primele 3 argumente sunt similare cu cele de la write(), respectiv read()
- Argumentul a patrulea este de regulă 0, dar poate avea si alte valori care precizează condiții de efectuare a apelului
- Cele 2 apeluri returnează la execuție normală lungimea transferului în octeți

Alte primitive | I/O

- Sunt folosite pentru comunicatii neorientate conexiune
- La sendto() si recvfrom() elementele pentru identificarea nodului la distanță se specifică în apel, prin ultimele 2 argumente
- Cele 2 apeluri returnează la execuție normală lungimea transferului în octeți

Alte primitive | I/O

```
#include <sys/uio.h>
ssize_t readv (int fd, const struct iovec *iov, int iovcnt);
ssize_t writev (int fd, const struct iovec *iov, int iovcnt);
```

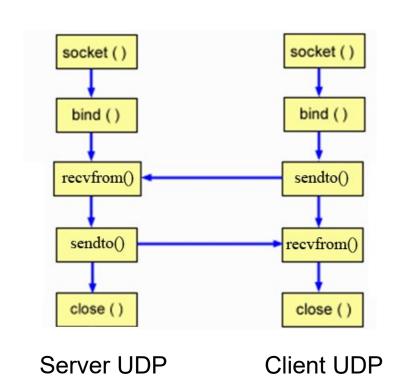
 Mai generale decit read()/write(), ofera posibilitatea de a lucra cu date aflate in zone necontigue de memorie

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
ssize_t recvmsg (int s, struct msghdr *msg, int flags);
ssize_t sendmsg (int s, const struct msghdr *msg, int flags);
```

 Receptioneaza/transmite mesaje extragindu-le din structura msghdr

DEMO

Exemplu de server/client UDP



Alte primitive | informatii

 getpeername() – returneaza informatii despre celalalt capat al conexiunii

 getsockname() – returneaza informatii asupra socketului(local) specificat –> (adresa la care este atasat)

Programare retea avansata

- Optiuni atasate socket-urilor
 - -getsockopt() si setsockopt()
- Multiplexare I/O

- Optiuni atasate socket-urilor
 - Atribute utilizate pentru consultarea sau modificarea unui comportament, general ori specific unui protocol, pentru unele (tipuri de) socket-uri
 - Tipuri de valori:
 - Booleene (*flag*-uri)
 - Mai "complexe": int, timeval, in addr, sock addr, etc

getsockopt() – consultarea
 optiunilor

#include <sys/types.h>

#include <sys/socket.h>

int getsockopt (int sockfd, int level, int optname, void *optval, socklen_t *optlen);

Numele, valoarea si lungimea

optiunii

Level - indica daca optiunea este generala sau specifica unui protocol

```
Exemplu:
```

```
len = sizeof (optval);
getsockopt (sockfd, SOL SOCKET, SO REUSEADDR, &optval, &len);
```

Reţele de calculatoare - http://www.info.uaic.ro/~computernetworks

setsockopt() – setarea
 optiunilor

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

int setsockopt (int sockfd, int level, int optname, void *optval, socklen t *optlen);

Numele, valoarea si lungimea

optiunii

Returneaza:

- -0 = succes
- -1 = eroare: EBADF, ENOTSOCK, ENOPROTOOPT,...

Optiuni generale

- Independente de protocol
- Unele suportate doar de anumite tipuri de socketuri (SOCK DGRAM, SOCK STREAM)
 - SO_BROADCAST
 - SO_ERROR
 - SO_KEEPALIVE
 - SO_LINGER
 - SO_RCVBUF, SO_SNDBUF
 - SO_REUSEADDR
 - SO_OOBINLINE
 - ...

[http://www.beej.us/guide/bgnet/output/html/multipage/setsockoptman.html]

- SO_BROADCAST (boolean)
 - Activeaza/dezactiveaza trimiterea de date in regim broadcast
 - Utilizata doar pentru SOCK_DGRAM
 - Previne anumite aplicatii sa nu trimita in mod neadecvat broadcast-uri
- SO_ERROR (int)
 - Indica eroarea survenita (similara lui errno)
 - Poate fi folosita cu primitiva getsockopt()
- SO_KEEPALIVE (boolean)
 - Folosita pentru SOCK_STREAM
 - Se va trimite o informatie de proba celuilalt punct terminal daca nu s-a realizat schimb de date timp indelungat
 - Utilizata de TCP (e.g., telnet): permite proceselor sa determine daca procesul/gazda cealalta a picat

- SO_LINGER (struct linger)
 - Controleaza daca si dupa cit timp un apel de inchidere a conexiunii va astepta confirmari(ACK-uri) de la punctul terminal
 - Folosita doar pentru socket-uri orientate-conexiune pentru a ne asigura ca un apel close() nu va returna imediat
 - Valorile vor fi de tipul:

```
struct linger {
  int l_onoff;     /* interpretat ca boolean */
  int l_linger;     /* timpul in secunde*/
}
```

- l_onoff = 0: close() returneaza imediat, dar datele netrimise sunt transmise
- l_onoff !=0 si l_linger=0: close() returneaza imediat si datele netrimise sunt sterse
- l_onoff!=0 si l_linger !=0: close() nu returneaza pina cind datele netrimise sunt transmise (sau conexiunea este inchisa de sistemul remote)

SO_LINGER – Exemplu

```
int result;
struct linger lin;
lin.l_onoff=1; /*0 -> I_linger este ignorata */
lin.l_linger=1; /* 0 = pierderea datelor; nonzero= asteptare pina
                    se trimit datele */
result= setsockopt( sockfd,
                    SOL_SOCKET,
                    SO LINGER,
                    &lin, sizeof(lin));
```

- SO_RCVBUF/SO_SNDBUF (int)
 - Modifica dimensiunile buffer-elor de receptionare sau de trimitere a datelor
 - Utilizate pentru SOCK_DGRAM si SOCK_STREAM

Exemplu:

```
int result; int buffsize = 10000;
result= setsockopt (s, SOL_SOCKET, SO_SNDBUF, &buffsize,
sizeof(buffsize));
```

- SO_REUSEADDR (boolean)
 - Permite atasarea la o adresa(port) deja in uz
 - > nu incalca regula de asociere unica realizata de bind
 - Folosita pentru ca un socket pasiv sa poata folosi un port deja utilizat de alte procese

```
Stare 1 Active connections (including servers)
Proto Recv-Q Send-Q Local Address Foreign Address (state)
tcp 0 *.2000 *.* LISTEN

Proto Recv-Q Send-Q Local Address Foreign Address (state)
tcp 0 0 192.6.250.100.2000 192.6.250.101.4000 ESTABLISHED
tcp 0 0 *.2000 *.* LISTEN
```

 Daca daemon-ul care asculta la portul 2000 este killed, incercarea de restart a daemon-ului va esua daca SO_REUSEADDR nu este setat

Exemplu

```
int optval = 1;
setsockopt (sockfd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, &optval, sizeof(optval));
bind (sockfd, &sin, sizeof(sin));
```

Optiuni specifice protocolului IP

- IP_TOS permite setarea cimpului "Type Of Service" (e.g., ICMP) din antetul IP
- IP_TTL permite setarea cimpului "Time To Live" din antetul IP

Exista si optiuni pentru IPv6.(RFC 2460,2462) -IPV6_V6ONLY, ...

Optiuni specifice protocolului TCP

- TCP_KEEPALIVE seteaza timpul de asteptare daca SO_KEEPALIVE este activat
- TCP_MAXSEG stabileste lungimea maxima a unui segment (nu toate implementarile permit modificarea acestei valori de catre aplicatie)
- TCP_NODELAY seteaza dezactivarea algoritmului Nagle (reducerea numarului de pachete de dimensiuni mici intr-o retea WAN; TCP va trimite intotdeauna pachete de marime maxima, daca este posibil) – utilizata pentru generatori de pachete mici (e.g., clienti interactivi precum telnet)

Multiplexare I/O

- Posibilitatea de a monitoriza mai multi descriptori I/O
 - Un client TCP generic (e.g., telnet)
 - Un client interactiv (e.g., ftp, scp, browser Web,...)
 - Un server care poate manipula mai multe protocoale (TCP si UDP) simultan
 - Rezolvarea unor situatii neasteptate (i.e. caderea unui server in mijlocul comunicarii)
- Exemplu: datele citite de la intrarea standard trebuie scrise la un socket, iar datele receptionate prin retea trebuie afisate la iesirea standard

- Utilizarea mecanismului neblocant folosind primitivele fnctl() / ioctl()
- Utilizarea mecanismului asincron
- Folosirea alarm() pentru a intrerupe apelurile de sistem lente
- Utilizarea unor procese/thread-uri multiple (multitasking)
- Folosirea unor primitive care suporta verificarea existentei datelor de intrare de la descriptori de citire multipli: select() si poll()

- Utilizarea mecanismului neblocant folosind primitiva fnctl()
 - Se seteaza apelurile I/O ca neblocante int flags;
 flags = fcntl (sd, F_GETFL, 0);
 fcntl(sd, F_SETFL, flags | O_NONBLOCK);
 - Daca nu sunt date disponibile un apel read() va intoarce -1 sau daca nu este suficient spatiu in buffer un apel write() va intoarce -1 (cu eroarea EAGAIN)

Utilizarea mecanismului neblocant folosind primitiva ioctl()

```
#include <sys/ioctl.h>
ioctl (sd, FIOSNBIO, &arg);
-arg este un pointer la un int
-Daca int are valoare 0, socketul este setat in mod blocant
-Daca int are valoare 1, socketul este setat in mod neblocant
```

Daca socketul este in mod neblocant, urmatoarele apeluri sunt afectate astfel:

- accept() daca nu este prezenta nici o cerere, accept() returneaza cu eroarea EWOULDBLOCK
- connect() daca conexiunea nu se poate stabili imediat, connect()
 returneaza cu eroarea EINPROGRESS
- recv() daca nu exista date de primit, recv() returneaza -1 cu eroarea
 EWOULDBLOCK
- send() daca nu exista spatiu in buffer pentru ca datele sa fie transmise,
 send() returneaza -1 cu eroarea EWOULDBLOCK

8

Trimiterea si receptarea datelor in mod asincron

- Problema: In conditiile in care socket-urile sunt create implicit in mod blocant (I/O), cum s-ar putea instiinta procesul atunci cind se intimpla "ceva" la un socket?
- Socket-urile asincrone permit trimiterea unui semnal (SIGIO) procesului
- Socket-urile asincrone permit utilizatorului separarea "procesarilor socket" de alte procesari
- Generarea semnalului SIGIO este dependenta de protocol

Trimiterea si receptarea datelor in mod asincron

- Pentru TCP semnalul SIGIO poate aparea cind:
 - Conexiunea a fost complet stabilita
 - O cerere de deconectare a fost initiata
 - Cererea de deconectare a fost realizata complet
 - shutdown() pentru o directie a comunicatiei
 - Au aparut date de la celalalt punct terminal
 - Datele au fost trimise
 - Eroare

Trimiterea si receptarea datelor in mod asincron

- Pentru UDP semnalul SIGIO apare cind:
 - Se receptioneaza o datagrama
 - Apare o eroare
- Putem permite proceselor sa realizeze alte activitati si sa monitorizeze transferurile UDP

Trimiterea si receptarea datelor in mod asincron

- Implementarea
 - Socket-ul trebuie setat ca fiind asincron #include <sys/unistd.h> #include <sys/fcntl.h>

int fcntl (int s, int cmd, long arg)

Exemplu:

```
int sd = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
fcntl (sd, F_SETFL, O_ASYNC); /* setarea asincrona I/O */
```

Utilizarea alarmelor

```
while(...){
   signal (SIGALRM, alarmHandler).
   alarm (MAX_TIME);
   read (0,...);
                                             Functie scrisa de
                                             programator
   signal (SIGALRM, alarmHandler),
   alarm (MAX TIME);
   read (tcpsock,...);...
```

Multitasking

Servere concurente – per-client process

Servere concurente pre-forked

 Se creeaza un numar de procese copil imediat la initializare, fiecare proces liber interactionind cu un anumit client

Servere concurente pre-threaded

- Ca mai sus, dar se folosesc thread-uri (fire de executie) in locul proceselor (vezi POSIX threads –pthread.h)
- Exemplu: serverul Apache

Probleme:

- Numarul de clienti mai mare decit numarul de procese/thread-uri
- Numarul de procese/thread-uri prea mare fata de numarul de clienti
- OS overhead
- (curs viitor)

Probleme care apar:

- Folosind apeluri neblocante, se utilizeaza intens procesorul
- Pentru alarm(), care este valoarea optima a constantei MAX_TIME?

- Permite utilizarea apelurilor blocante pentru un set de descriptori (fisiere, pipeuri, socket-uri,...)
- Suspenda programul pana cand descriptori din liste sunt pregatiti de operatii de I/O

```
#include <sys/time.h>
  #include <sys/types.h>
                                                 Valoarea maxima a
  #include <unistd.h>
                                                 descript. plus 1
    int select (int nfds,
                fd set *readfds,
                fd_set *writefds,
Multimea
                                                      Timpul de asteptare
                fd_set *exceptfds,
descriptorilor
de citire,
                struct timeval *timeout);
scriere,
exceptie
```

Manipularea elementelor multimii de descriptori (tipul fd_set) se realizeaza folosindu-se macrourile:

<pre>FD_ZERO (fd_set *set);</pre>	Sterge multimea de descriptori din
	set.
<pre>FD_SET (int fd, fd_set *set);</pre>	Adauga descriptorul fd in multimea
	set.
FD_CLR (int fd, fd_set *set);	Sterge descriptorul fd din multimea
	set.
<pre>FD_ISSET(int fd, fd_set *set);</pre>	Testeaza daca descriptorul fd
	apartine sau nu multimii set.

Pentru timpul de asteptare se foloseste structura definita in sys/time.h:

```
struct timeval {
  long tv_sec;/* secunde*/
  long tv_usec;/* microsecunde*/
}
```

- Daca timeout este NULL, select() va returna imediat
- Daca timeout este !=0 specifica intervalul de timp in care select() va astepta

Un descriptor de socket este gata de citire daca:

- Exista octeti receptionati in buffer-ul de intrare (se poate face read() care va returna >0)
- O conexiune TCP a receptionat FIN (read() returneaza
 0)
- Socket-ul e socket de ascultare si nr. de conexiuni complete este nenul (se poate utiliza accept())
- A aparut o eroare la socket (read() returneaza –1, cu errno setat) – erorile pot filtratate via getsockopt() cu optiunea SO_ERROR

Un descriptor de socket este gata de scriere daca:

- Exista un numar de octeti disponibili in buffer-ul de scriere (write() va returna > 0)
- Conexiunea in sensul scrierii este inchisa (incercarea de write() va duce la generarea SIGPIPE)
- A aparut o eroare de scriere (write() returneaza –1,
 cu errno setat) erorile pot fitratate via
 getsockopt() cu optiunea SO_ERROR

- Un descriptor de socket este gata de exceptie daca:
 - Exista date out-of-band sau socket-ul este marcat ca out-of-band (curs viitor optional☺)
 - Daca capatul remote a socket-ului TCP a fost inchis in timp ce date erau pe canal; urmatoarea operatie de read/write va intoarce ECONNRESET

select() poate returna

- Numarul descriptorilor pregatiti pentru o operatiune de citire, scriere sau exceptie
- Valoarea 0 timpul s-a scurs, nici un descriptor nu este gata
- Valoarea −1 in caz de eroare

Utilizarea lui select() – pasii generali:

- Declararea unei variabile de tip fd_set
- Initializarea multimii cu FD_ZERO()
- Adaugarea cu FD_SET() a fiecarui descriptor dorit a fi monitorizat
- Apelarea primitivei select()
- La intoarcerea cu succes, verificarea cu FD_ISSET() a descriptorilor pregatiti pentru I/O

Demo
Exemplu de utilizare a primitivei select()

Socket-uri BSD | utilizare

- Serviciile Internet (serviciile folosesc socket-urile pentru comunicarea intre host-uri remote)
 - Exemplu de aplicatii distribuite
 - World Wide Web
 - Accesul remote la o baza de date
 - Distribuirea de task-uri mai multor hosturi
 - Jocuri on-line
 - ...

Socket-uri BSD | critici

API-ul bazat pe socket-uri BSD are o serie de limitari:

- Are o complexitate ridicata, deoarece a fost proiectata sa suporte familii de protocoale multiple (dar rar folosite in practica)
- Nu este portabila (unele apeluri/tipuri au alte denumiri/reprezentari pe alte platforme; numele fisierelor antet.h depind de sistem)
- Exemplu: la WinSock descriptorii de socket sunt pointeri,
 in contrast cu implementarile Unix care folosesc intregi

Rezumat

- ... sa ne amintim: client/server TCP iterativ primitive
- Modelul client/server UDP
- Primitive I/O
- Aspecte de programare avansata Internet
- API-ului socket discutii si critici



Intrebari?