# 5. Opcje gniazd

W przypadku poprawnego wykonania funkcje zwracają 0, w przypadku błędu -1 i kod błędu w zmiennej errno.

• Opcje mogą dotyczyć różnych poziomów oprogramowania sieciowego (parametr level):

```
SOL_SOCKET - oprogramowanie poziomu gniazd - dotyczy wszystkich gniazd IPPROTO_IP - oprogramowanie IPv4 IPPROTO_IPV6 - oprogramowanie IPv6 IPPROTO_TCP - oprogramowanie TCP
```

- Opis opcji: man 7 socket man 7 tcp man 7 ip
- Dwa typy opcji:
  - opcje, które włączają lub wyłączają pewną właściwość
  - opcje, które pobierają lub przekazują specjalne wartości

# Przykłady opcji

| Nazwa             |  | Тур               | Wartość |
|-------------------|--|-------------------|---------|
| Poziom SOL_SOCKET |  |                   |         |
| SO_BROADCAST      | zezwolenie na wysyłanie w trybie rozgłaszania                          | int               | 0, 1    |
| SO_KEEPALIVE      | testowanie okresowe, czy połączenie żyje                               | int               | 0, 1    |
| SO_LINGER         | zwlekanie z zamykaniem, jeśli w buforze są dane do wysłania            | struct<br>linger  | czas    |
| SO_RVCBUF         | rozmiar bufora odbiorczego   | int               | bajty   |
| SO_SNDBUF         | rozmiar bufora wysyłkowego   | int               | bajty   |
| SO_RCVLOWAT       | znacznik dolnego ograniczenia bufora odbiorczego                       | int               | bajty   |
| SO_SNDLOWAT       | znacznik dolnego ograniczenia bufora wysyłkowego                       | int               | bajty   |
| SO_RCVTIMEO       | czas oczekiwania na pobranie   | struct<br>timeval | czas    |
| SO_SNDTIMEO       | czas oczekiwania na wysłanie   | struct<br>timeval | czas    |
| SO_REUSEADDR      | zezwolenie współdzielenie przez dwa gniazda pary<br>adres lokalny port | int               | 0, 1    |
| SO_TYPE           | pobranie typu gniazda (tylko getsockname))                             | int               | liczba  |
| SO_OOBLINE        | wykorzystywane podczas przetwarzania danych poza pasmowych             | int               | 0,1     |

<sup>•</sup> Gniazda połączone TCP dziedziczą niektóre opcje po gnieździe nasłuchującym. Należą do nich SO\_KEEPALIVE, SO\_LINGER, SO\_RVCBUF, SO\_SNDBUF.

# • Opcja so broadcast

```
# Nadawca
#include <stdio.h>
                    /* printf(), fprintf() */
#include <sys/socket.h> /* socket(), bind() */
#include <arpa/inet.h> /* sockaddr_in */
#include <stdlib.h> /* atoi() */
                     /* memset() */
#include <string.h>
#include <unistd.h>
                      /* close() */
int main(int argc, char *argv[])
 int gniazdo;
 struct sockaddr in rozglAdr;
 char *rozglIP;
 unsigned short rozglPort;
 char *tekst;
 int rozglaszanie;
 unsigned int tekstDl;
 if (argc < 4) {
    fprintf(stderr, "Uzycie: %s <Adres IP> <Port> <Tekst>\n",
                                argv[0]);
    exit(1);
  }
 rozglIP = argv[1];
                            /* adres rozgloszeniowy */
 rozglPort = atoi(argv[2]);  /* port rozgloszeniowy */
                             /* tekst rozglaszany */
 tekst = argv[3];
 if ((gniazdo= socket(PF INET, SOCK DGRAM, IPPROTO UDP)) < 0)</pre>
    { perror("socket()"); exit(1); }
 rozglaszanie = 1;
  if (setsockopt(gniazdo, SOL_SOCKET, SO_BROADCAST,
                &rozglaszanie, sizeof(rozglaszanie)) < 0)</pre>
  { perror("setsockopt()"); exit(1); }
 memset(&rozglAdr, 0, sizeof(rozglAdr));
 rozglAdr.sin family = AF INET;
 rozglAdr.sin addr.s addr = inet addr(rozglIP);
 rozglAdr.sin port = htons(rozglPort);
 tekstDl= strlen(tekst);
for (;;)
   /* Rozglaszaj co 3 sekundy */
    if (sendto(gniazdo, tekst, tekstDl, 0,
              (struct sockaddr *)&rozglAdr,
              inna liczbe bajtow niz powinien");
     exit(1); }
     sleep(3);
  }
}
```

```
# Odbiorca
#include <stdio.h>
                         /* printf(), fprintf() */
#include <sys/socket.h> /* socket(), connect(), sendto(), recvfrom() */
#include <arpa/inet.h> /* sockaddr_in, inet_addr() */
#include <stdlib.h> /* atoi() */
#include <string.h> /* memset() */
#include <unistd.h> /* close() */
#define MAXTEKST 255 /* najdluszy odbierany tekst */
int main(int argc, char *argv[])
  int gniazdo;
  struct sockaddr in rozglAdr;
  unsigned int rozglPort;
  char tekst[MAXTEKST+1];
  int tekstDl;
  if (argc != 2)
     fprintf(stderr,"Uzycie: %s <Port rozgloszeniowy>\n",
               argv[0]);
     exit(1);
  }
  rozglPort = atoi(argv[1]);    /* port rozgloszeniowy */
if ((gniazdo= socket(PF_INET, SOCK_DGRAM, IPPROTO_UDP)) < 0)</pre>
  { perror("socket()"); exit(1); }
  memset(&rozglAdr, 0, sizeof(rozglAdr));
  rozglAdr.sin family = AF INET;
  rozglAdr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
  rozglAdr.sin_port = htons(rozglPort);
  if (bind(gniazdo, (struct sockaddr *)&rozglAdr,
                       sizeof(rozglAdr)) < 0)</pre>
  { perror("bind()"); exit(1); }
  if ((tekstDl = recvfrom(gniazdo, tekst, MAXTEKST, 0,
                              NULL, 0)) < 0)
  { perror("recvfrom()"); exit(1); }
  tekst[tekstDl] = ' \0';
  printf("Otrzymano : %s\n", tekst);
  close(gniazdo);
  exit(0);
}
```

# • Opcja so reuseaddr

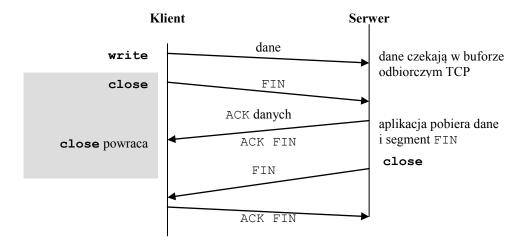
## • Opcja so Linger

```
struct linger {
  int l_onoff;    /* 0 - wyłączone, niezero - włączone */
  int l_linger;    /* czas zwlekania */
};
```

#### Jeśli:

- 1\_onoff jest równe 0 ignorowana jest druga składowa i działanie funkcji close pozostaje niezmienione
- 1\_onoff jest różne od 0, 1\_linger jest równe 0 połączenie zostanie natychmiast zerwane przez warstwę TCP
- 1\_onoff jest różne od 0, 1\_linger jest różne od 0 proces będzie uśpiony dopóty, dopóki albo wszystkie dane będą wysłane i nadejdzie potwierdzenie od partnera, albo upłynie czas zwlekania (ang. *linger*).
- Jeśli wróci się z funkcji w wyniku upłynięcia czasu zwlekania, to zwrócony będzie kod błędu EWOULDBLOCK i wszystkie dane pozostawione w buforze wysyłkowym zostaną zniszczone.

#### Właczone zwlekanie



Otrzymaliśmy potwierdzenie danych i przesłanego do partnera segmentu FIN. Nadal nie wiemy, czy aplikacja partnera przeczytała dane. Jak uzyskać tę informację?

# Opcje so\_rvcbuf i so\_sndbuf

- Każde gniazdo ma bufor wysyłkowy i odbiorczy.
- Bufor odbiorczy wykorzystywany jest przez oprogramowanie warstwy TCP i UDP do przechowywania danych zanim przeczyta je aplikacja.
  - Wielkość bufora odbiorczego TCP jest równa rozmiarowi okna oferowanego partnerowi...
  - W przypadku UDP jeśli datagram nie mieści się w buforze odbiorczym gniazda, zostanie odrzucony.
- Każde gniazdo TCP ma bufor wysyłkowy. Do niego kopiowane są dane z bufora użytkowego aplikacji. Jeśli gniazdo jest gniazdem blokującym (ustawienie domyślne), powrót z funkcji write będzie oznaczał, że wszystkie dane z bufora aplikacji zostały umieszczone w tym buforze. Dane są usuwane z tego bufora dopiero po otrzymaniu potwierdzenia ACK.
- Gniazdo UDP nie ma bufora wysyłkowego. Posługuje się tylko jego rozmiarem do określenia maksymalnego rozmiaru datagramu, który można wysłać poprzez to gniazdo.
- Przykład: chcemy zwiększyć rozmiar bufora odbiorczego gniazda

# • Opcje so rcvlowat i so sndlowat

- Funkcja select do stwierdzenia gotowości gniazda do czytania lub pisania wykorzystuje znaczniki dolnego ograniczenia bufora wysyłkowego i odbiorczego (ang. *low-water mark*).
- Znacznik dolnego ograniczenia bufora odbiorczego jest to niezbędna liczba bajtów w buforze odbiorczym gniazda potrzebna do tego aby select przekazała informację, że gniazdo nadaje się do pobierania danych.
- Znacznik dolnego ograniczenia bufora wysyłkowego jest to niezbędna wielkość dostępnej przestrzeni w buforze wysyłkowym gniazda potrzebna do tego aby select przekazała informację, że gniazdo nadaje się do wysyłania danych.
- W przypadku UDP znacznik ten oznacza górną granicę maksymalnego rozmiaru datagramów UDP, które można odsyłać do tego gniazda. Gniazdo to nie ma bufora wysyłkowego, ma tylko rozmiar bufora wysyłkowego.
- Przykład: chcemy otrzymać 48 bajtów, zanim nastąpi powrót z operacji czytania

```
int lowat;
int lowatSize;
sockOptSize=sizeof(rvcBufferSize);
int wynik;

lowat=48;
wynik=setsockopt(sock, SOL_SOCKET, SO_RCVLOWAT, &lowat, sizeof(rcvBufferSize));
```

# • Opcja so\_keepalive

 Opcja włącza i wyłącza sondowanie połączenie TCP (ang. keepalive probe). Sondowanie polega na wysyłaniu segmentu ACK, na który partner musi odpowiedzieć.

# 4. Algorytmy serwera

#### 4.1. Typy serwerów

- Serwer iteracyjny (ang. *iterative server*) obsługuje zgłoszenia klientów sekwencyjnie, jedno po drugim.
- Serwer współbieżny (ang. *concurrent server*) obsługuje wiele zgłoszeń jednocześnie.
- Serwer połączeniowy (ang. connection-oriented server) używa protokołu TCP.
- Serwer bezpołączeniowy (ang. connectionless server) używa protokołu UDP.
- Serwer wielostanowy (ang. *stateful server*) pamięta stany interakcji z klientami.
- Serwer bezstanowy (ang. stateless server) nie przechowuje informacji o stanie interakcji z klientem.

#### TCP a UDP

#### Protokół TCP:

- zapewnia połączenie typu punkt-punkt
- gwarantuje niezawodność połączenia klient albo ustanawia połączenie z serwerem albo gdy żądanie połączenia nie może być zrealizowane otrzymuje zwrotny komunikat
- gwarantuje niezawodność przesyłania danych po nawiązaniu połączenia dane są dostarczane w takiej samej kolejności w jakiej zostały wysłane, nie są gubione ani powielane; jeśli połączenie zostanie zerwane, nadawca jest o tym informowany.
- steruje szybkością przepływu danych nadawca nie może szybciej wysyłać danych niż odbiorca jest w stanie je odebrać
- działa w trybie full-duplex pojedynczy kanał może służyć do równoczesnego przesyłania danych w dwóch kierunkach, klient może przesyłać dane do serwera zaś serwer do klienta
- jest protokołem strumieniowym do odbiorcy przesyłany jest strumień bajtów, nie musi być on tak samo zgrupowany jak był wysłany, możliwe jest za to przesyłanie dużych bloków danych

#### Protokół UDP:

- nie wymaga utworzenia połączenia, nie potrzebuje narzutu czasu związanego z tworzeniem i utrzymywaniem połączenia
- umożliwia połączenia typu wiele-wiele
- jest protokołem zawodnym komunikat może być zagubiony, powielony, dostarczony w innej kolejności
- nie ma mechanizmu kontroli przesyłania danych jeśli datagramy napływają szybciej niż mogą być przetworzone, są odrzucane bez powiadamiania o tym użytkownika
- jest protokołem datagramowym nadawca określa liczbę bajtów do wysłania i taką samą liczbę bajtów otrzymuje odbiorca w jednym komunikacie; rozmiar komunikatu jest ograniczony.

#### Serwer iteracyjny a serwer współbieżny

- Czas przetwarzania zgłoszenia przez serwer ( $T_P$ , ang. request processing time) to całkowity czas trwania obsługi jednego, wyizolowanego zgłoszenia.
- Obserwowany czas odpowiedzi dla klienta ( $T_R$ , ang. observed processing time) to całkowity czas upływający od wysłania głoszenia przez klienta do chwili uzyskania odpowiedzi serwera.
- $T_R$  nigdy nie jest krótszy od  $T_P$ , a może być dużo dłuższy, gdy serwer ma do obsłużenia kolejkę zgłoszeń.
- Przykładowe kryteria wyboru:
  - Średni obserwowany czas odpowiedzi serwera iteracyjnego:

$$T_R = (N/2 + 1) T_P$$

gdzie N - średnia długość kolejki zgłoszeń. Można założyć, że jeśli mała kolejka w serwerze iteracyjnym nie wystarczy, to należy użyć serwera współbieżnego.

• Czas przetwarzania zgłoszenia  $T_P$  dla serwera iteracyjnego powinien być mniejszy niż:

$$T_{PMAX} = 1/KR$$

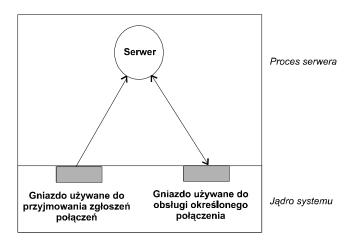
gdzie: K - liczba klientów, R - liczba zgłoszeń nadsyłanych przez pojedynczego klienta w ciągu sekundy. Jeśli warunek ten nie zostanie spełniony, należy rozważyć serwer współbieżny.

- Serwer współbieżny poprawi czas odpowiedzi, jeśli:
  - o przygotowanie odpowiedzi wymaga wielu operacji we-wy
  - o czas przetwarzania jest zróżnicowany dla różnych żądań
  - o serwer jest uruchomiony na maszynie wieloprocesorowej

#### 4.2. Algorytm działania iteracyjnego serwera połączeniowego (TCP)

Zasada: jeden proces kolejno obsługuje połączenia z poszczególnymi klientami.

- 1. Utwórz gniazdo i zwiąż je z powszechnie znanym adresem odpowiadającym usłudze udostępnianej przez serwer (funkcje socket, bind)
- 2. Ustaw bierny tryb pracy gniazda (funkcja listen).
- 3. Przyjmij kolejne zgłoszenie połączenia nadesłane na adres tego gniazda i uzyskaj przydział nowego gniazda do obsługi tego połączenia (funkcja accept).
- 4. Odbieraj kolejne zapytania od klienta, konstruuj odpowiedzi i wysyłaj je do klienta zgodnie z protokołem zdefiniowanym w warstwie aplikacji.
- 5. Po zakończeniu obsługi danego klienta zamknij połączenie i wróć do kroku 3, aby przyjąć następne połączenie.



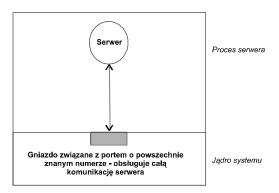
# Serwer połączeniowy:

- wykorzystuje wszystkie zalety protokołu TCP ale
- potrzebuje czasu na nawiązanie połączenia TCP i jego zakończenie
- dla każdego połączenia tworzy oddzielne gniazdo
- nie przesyła pakietów przez połączenie, które jest bezczynne

# 4.3. Algorytm działania iteracyjnego serwera bezpołączeniowego (UDP)

Zasada: jeden proces kolejno obsługuje zapytania od poszczególnych klientów.

- 1. Utwórz gniazdo i zwiąż je z powszechnie znanym adresem odpowiadającym usłudze udostępnianej przez serwer (funkcje socket, bind).
- 2. Odbieraj kolejne zapytania od klientów, konstruuj odpowiedzi i wysyłaj je zgodnie z protokołem warstwy aplikacji.



- Serwer bezpołączeniowy
  - nie jest narażony na wyczerpanie zasobów
  - pozwala na pracę w trybie rozgłaszania ale
  - trzeba wbudować mechanizmy gwarantujące niezawodność (część może być po stronie klienta)

#### 4.4. Algorytm działania współbieżnego serwera połączeniowego (TCP)

Zasada: proces główny serwera przyjmuje zgłoszenia połączeń i tworzy <u>nowe procesy potomne lub wątki do</u> <u>obsługi każdego połączenia</u>; proces potomny po wykonaniu usługi zamyka połączenie.

Proces główny, krok 1. Utwórz gniazdo i zwiąż je z powszechnie znanym adresem

odpowiadającym usłudze realizowanej przez serwer...

Proces główny, krok 2. Ustaw bierny tryb pracy gniazda, tak aby mogło być używane przez

serwer.

Proces główny, krok 3. Przyjmuj kolejne zgłoszenia połączeń od klientów posługując się funkcją

accept; dla każdego połączenia utwórz nowy proces potomny lub

wątek, który przygotuje odpowiedź.

Proces potomny/wątek, krok 1. Rozpoczynając działanie, przejmij od procesu głównego nawiązane

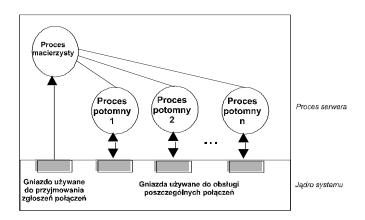
połączenie (tzn. gniazdo przeznaczone dla tego połączenia).

Proces potomny/watek, krok 2. Korzystając z tego połączenia, prowadź interakcję z klientem; odbieraj

zapytania i wysyłaj odpowiedzi.

Proces potomny/watek, krok 3. Zamknij połączenie i zakończ się. Proces potomny/watek kończy

działanie po obsłużeniu wszystkich zapytań od jednego klienta.



- Implementacja współbieżności za pomocą procesów potomnych:
  - Kod procesu macierzystego i potomnego może być:
    - zawarty w jednym programie
    - kod procesu potomnego może być zawarty w odrębnym programie uruchamianym za pomocą funkcji z rodziny exec.
  - Należy zwrócić uwagę na czyszczenie po procesach potomnych i nie pozostawianie zombi.
  - Zalety: łatwy w implementacji, żaden z klientów nie może zmonopolizować serwera, załamanie jednego procesu potomnego nie wpływa na inne.
  - Wady: utworzenie nowego procesu jest czasochłonne, trudne porozumiewanie się procesów między sobą (brak wspólnej pamięci), duży program zużywa znaczące zasoby.
- Implementacja współbieżności za pomocą wątków
  - Zalety: mniejszy czas potrzebny na utworzenie nowego wątku, współdzielenie pamięci, różne metody synchronizacji,
  - Wady: mniejsza stabilność w porównaniu do procesów potomnych błąd w jednym wątku może mieć wpływ na cały serwer, ograniczenie liczby wątków dla jednego programu

## 4.5. Algorytm działania wieloprocesowego współbieżnego serwera bezpołączeniowego (UDP)

Zasada: proces macierzysty (główny) serwera przyjmuje zapytania od klientów i tworzy <u>nowe procesy</u> potomne/watki do obsługi każdego zapytania.

Proces macierzysty, krok 1. Utwórz gniazdo i zwiąż je z powszechnie znanym adresem

odpowiadającym usłudze realizowanej przez serwer.

Proces macierzysty, krok 2. Odbieraj kolejne zapytania od klientów posługując się funkcją

recvfrom; dla każdego zapytania utwórz nowy proces potomny,

który przygotuje odpowiedź.

Proces potomny/wątek, krok 1. Rozpoczynając działanie, przejmij określone zapytanie od klienta i

przejmij dostęp do gniazda.

Proces potomny/watek, krok 2. Skonstruuj odpowiedź zgodnie z protokołem warstwy aplikacji i

wyślij ją do klienta posługując się funkcja sendto.

Proces potomny/watek, krok 3. Zakończ się (proces potomny/watek kończy więc działanie po

obsłużeniu jednego zapytania).

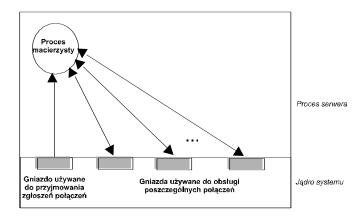
6

Wady: czas potrzebny do utworzenia procesu potomnego/wątku

# 4.6. Współbieżność pozorna - algorytm działania jednoprocesowego, współbieżnego serwera połączeniowego (mulipleksacja)

Zasada: proces serwera czeka na gotowość któregoś z gniazd - nadejście nowego żądania połączenia lub nadejście zapytania od klienta przez gniazdo już istniejące.

- 1. Utwórz gniazdo i zwiąż je z portem o powszechnie znanym numerze odpowiadającym usłudze realizowanej przez serwer. Dodaj gniazdo do listy gniazd, na których są wykonywane operacje we/wy.
- 2. Wywołaj funkcję select, aby czekać na zdarzenie we/wy dotyczące istniejących gniazd.
- 3. W razie gotowości pierwotnie utworzonego gniazda, wywołaj funkcje accept, w celu przyjęcia kolejnego połączenia i dodaj nowe gniazdo do listy gniazd, na których są wykonywane operacje we/wy.
- 4. W razie gotowości innego gniazda, wywołaj funkcję read, aby odebrać kolejne zapytanie nadesłane przez klienta, skonstruuj odpowiedź i wywołaj funkcję write, aby przesłać odpowiedź klientowi.
- 5. Przejdź do kroku 2.



- Zalety: jeden proces, współdzielenie pamieci, szybka obsługa nowych połaczeń
- Wady: może być bardzo złożony i trudny w pielęgnacji, klient może zmonopolizować serwer

#### SKŁADNIA

#### **OPIS**

- Funkcja select umożliwia procesowi asynchroniczne wykonywanie operacji we-wy. Proces czeka na zgłoszenie gotowości przez którykolwiek z deskryptorów z podanego zbioru. Deskryptory są implementowane jako wektory bitów.
- Parametry na we:
- maxfdpl maksymalna liczba deskryptorów, które będą sprawdzane
- readfds deskryptory sprawdzane dla danych wejściowych
- writefds deskryptory sprawdzane dla danych wyjściowych
- excepfds deskryptory sprawdzane dla sytuacji wyjątkowych
- timeout pozwala określić maksymalny czas oczekiwania na wystąpienie zdarzenia.
- Wartość zwracana przez funkcję select:
- > 0 liczba deskryptorów, które zgłosiły gotowość
  - 0 upłynał czas oczekiwania
- -1 bład.

Argumenty deskryptorów po powrocie z funkcji select zawierają tylko, te deskryptory, które były aktywne. Uwaga: w niektórych implementacjach zmianie ulega również argument timeout.

Struktura timeval zdefiniowana jest w pliku time.h następująco:

W zależności od wartości argumentu timeout w działaniu funkcji select wyróżnić można trzy przypadki:

- Oba pola struktury timeval są równe 0 funkcja kończy się natychmiast po sprawdzeniu wszystkich deskryptorów; mówimy wtedy o odpytywaniu deskryptorów (ang. *polling*)
- W strukturze timeval określono niezerowy czas oczekiwania funkcja czeka nie dłużej niż timeout na gotowość któregoś z deskryptorów;
- Argument timeout jest równy NULL powrót z funkcja następuje dopiero wtedy, gdy jeden z deskryptorów gotowy jest do wykonania operacji we-wy.
- Zdefiniowano następujące makrodefinicje do obsługi zestawów deskryptorów:

```
/* zeruj wszystkie bity w fdset */
FD_ZERO(fd_set fdset);
/* umieść 1 w bicie dla fd w fdset */
FD_SET(int fd, fd_set *fdset);
/* zeruj bit dla fd w fdset */
FD_CLR(int fd, fd_set *fdset);
/* sprawdź bit dla fd w fdset */
FD_ISSET(int fd, fd_set *fdset);
```

# Przykład:

Istnieje stała FD SETSIZE, która określa maksymalną liczbę deskryptorów obsługiwanych przez select:

#### 4.7. Przykładowa biblioteka podstawowych funkcji dla programów serwera

- Biblioteka zaproponowana w Comer, Stevens "Sieci komputerowe", tom 3.
- Podstawowe funkcje: utworzenie gniazda biernego

```
socket = passiveTCP(usługa, dkol); // serwer połączeniowy
                             // serwer bezpołączeniowy
socket = passiveUDP(usluga);
```

Implementacja funkcji passiveTCP (plik passiveTCP.c) \* passiveTCP - utwórz gniazdo bierne dla serwera używającego protokołu TCP. \*\_\_\_\_\_ \* / #include "passivesock.h" int passiveTCP(char \*service, int qlen) return passivesock(service, "tcp", qlen); Implementacja funkcji passiveUDP (plik passiveUDP.c)

```
* passiveUDP - utworz gniazdo bierne dla serwera
              używajacego protokolu UDP.
#include "passivesock.h"
int passiveUDP(char *service)
 return passivesock(service, "udp", 0);
}
```

• Implementacja funkcji tworzącej gniazdo bierne passivesock (plik passivesock.c)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <netdb.h>
u short portbase=0;/* przesuniecie bazowe portu
                     dla serwera nieuprzywilejowanego */
      ______
 * passivesock - ustaw gniazdo dla serwera używającego TCP
         lub UDP i przypisz mu adres
 *_____
 */
int passivesock(char *service, char *transport, int qlen)
 struct servent *pse; /* wskaznik do struktury opisu usługi */
 struct protoent *ppe; /* wskaznik do struktury opisu protokołu */
 struct sockaddr_in sin; /* internetowy adres punktu końcowego */
 int s, type; /* deskryptor, typ gniazda */
 memset(&sin, 0, sizeof(sin));
 sin.sin_family = AF_INET;
 sin.sin addr.s addr = INADDR ANY;
  /* Odwzoruj nazwę usługi na numer portu */
 if(pse = getservbyname(service, transport))
   sin.sin port = htons(ntohs((u short)pse->s port) + portbase);
  else if((\sin.\sin port = htons((u short)atoi(service))) == 0)
   errexit("can't get \" %s \" service entry \n", service);
  /* Odwzoruj nazwę protokołu na jego numer */
  if ( (ppe = getprotobyname(transport)) == 0)
   errexit("can't get \" %s \" protocol entry \n",protocol);
 /* Wybierz typ gniazda odpowiedni dla protokołu */
  if (strcmp(transport, "udp") == 0)
   type = SOCK DGRAM;
 else
   type = SOCK STREAM;
  /* Utwórz gniazdo */
 s = socket(PF_INET, type, ppe->p_proto);
  if (s < 0)
   errexit("can't create socket: %s\n", sys errlist[errno]);
  /* Przypisz adres gniazdu */
 if (bind(s, (struct sockaddr *)&sin, sizeof(sin)) < 0)</pre>
   errexit("can't bind to %s port: %s\n", service, sys_errlist[errno]);
  if (type == SOCK STREAM && listen(s, qlen) < 0)</pre>
   errexit("can't listen on %s port: %s\n", service, sys errlist[errno]);
 return s;
```

- Przykłady serwerów TCP i UDP napisanych z użyciem proponowanej biblioteki: Comer, Stevens "Sieci komputerowe", tom 3
  - iteracyjny serwer usługi DAYTIME, wersja TCP, str. 163-165
  - iteracyjny serwer usługi TIME, wersja UDP, str-157-158
  - współbieżny wieloprocesowy serwer usługi ECHO, wersja TCP, str.171-174
  - współbieżny jednoprocesowy serwer usługi ECHO, wersja TCP, str. 180-183

#### 4.8. Przykład wieloprocesowego serwera współbieżnego echo

#### Serwer współbieżny echa - wersja 1

#### Plik TCPEchoSerwer.c

```
#include "TCPEchoSerwer.h" /* prototypy funkcji */
#include <sys/wait.h>
                             /* waitpid() */
unsigned int potomekLicz=0; /* liczba potomków */
void sig child(int sig)
/* wait nieblokujące */
  while (waitpid(-1, NULL, WNOHANG)>0)
   potomekLicz--;
int main(int argc, char *argv[]) {
  int serwGniazdo;
  int klientGniazdo;
  unsigned short echoSerwPort;
  pid t procesID; /* numer procesu */
  unsigned int potomekLicz=0; /* liczba potomków */
  if (argc != 2) {
    fprintf(stderr, "Użycie: %s <Serwer Port>\n", argv[0]);
    exit(1);
  signal(SIGCHLD, sig_child);
  echoSerwPort = atoi(argv[1]);
  serwGniazdo = UtworzGniazdoTCP(echoSerwPort);
  for (;;) {
    klientGniazdo=AkceptujPolaczenieTCP(serwGniazdo);
   if ((procesID=fork()) < 0) /* błąd */</pre>
      Zakoncz("fork()");
    else if (procesID==0) { /* proces potomka */
     close(serwGniazdo); /*zamyka gniazdo serwera*/
     PrzetwarzajKlienta(klientGniazdo);
     close(klientGniazdo); /*zamyka gniazdo połączenia */
      exit(0); /* zakończenie procesu potomka */
    }
    /* proces serwera */
    printf("Uruchomiono proces potomny %d\n",procesID);
    close(klientGniazdo);
    potomekLicz++;
  }
}
```

#### Plik TCPEchoSerwer.h

```
#include <stdio.h>
                      /* printf(), fprintf() */
#include <sys/socket.h> /*socket(),bind(),connect()*/
#include <arpa/inet.h> /* sockaddr_in, inet_ntoa()*/
#include <stdlib.h> /* atoi() *\overline{/}
void Zakoncz(char *komunikat); /* Funkcja bledu */
void PrzetwarzajKlienta(int klientGniazdo);
int UtworzGniazdoTCP(unsigned short port);
int AkceptujPolaczenieTCP(int serwGiazdo);
Plik UtworzGniazdoTCP.c
#include <sys/socket.h> /*socket(),bind(),connect()*/
#include <arpa/inet.h> /* sockaddr in, inet ntoa()*/
#include <string.h> /* memset() */
#define MAXKOLEJKA 5
void Zakoncz(char *komunikat);
int UtworzGniazdoTCP(unsigned short port)
 int gniazdo;
  struct sockaddr in echoSerwAdr;
/* Utwórz gniazdo dla przychodzących połączeń */
  if ((gniazdo =
    socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0)</pre>
      Zakoncz("socket()");
/* Zbuduj lokalną strukturę adresową */
  memset(&echoSerwAdr, 0, sizeof(echoSerwAdr));
  echoSerwAdr.sin family = AF INET;
  echoSerwAdr.sin addr.s addr = htonl(INADDR ANY);
  echoSerwAdr.sin port = htons(port);
/* Przypisz gniazdu lokalny adres */
  if (bind(gniazdo, (struct sockaddr *) &echoSerwAdr,
           sizeof(echoSerwAdr)) < 0)</pre>
    Zakoncz("bind()");
/* Ustaw gniazdo w trybie biernym - przyjmowania
   połączeń*/
  if (listen(gniazdo, MAXKOLEJKA) < 0)</pre>
    Zakoncz("listen()");
  return gniazdo;
Plik Zakoncz.c
#include <stdio.h> /* perror() */
#include <stdlib.h> /* exit() */
void Zakoncz(char *komunikat)
 perror(komunikat);
 exit(1);
```

#### Plik AkceptujPolaczenieTCP.c

```
/* printf() */
#include <stdio.h>
#include <sys/socket.h> /* accept() */
#include <arpa/inet.h> /* sockaddr in,inet ntoa()*/
void Zakoncz(char *komunikat);
int AkceptujPolaczenieTCP(int serwGniazdo)
  int klientGniazdo;
  struct sockaddr in echoKlientAdr;
  unsigned int klientDl;
  klientDl= sizeof(echoKlientAdr);
  if((klientGniazdo=accept(serwGniazdo,
   (struct sockaddr *)&echoKlientAdr, &klientDl)) < 0)</pre>
     Zakoncz("accept()");
  printf("Przetwarzam klienta %s\n",
      inet ntoa(echoKlientAdr.sin addr));
  return klientGniazdo;
}
Plik PrzetwarzajKlienta.c
#include <stdio.h> /* printf(),fprintf(),perror() */
#include <unistd.h> /* read(), write(), close() */
#include <sys/socket.h> /* sendto(), recvfrom() */
#define BUFWE 32
void Zakoncz(char *komunikat);
void PrzetwarzajKlienta(int klientGniazdo)
  char echoBufor[BUFWE];
  int otrzTekstDl;
/* Odbierz komunikat od klienta */
  otrzTekstDl=recv(klientGniazdo,echoBufor,BUFWE,0);
  if (otrzTekstDl < 0)</pre>
    Zakoncz("recv()");
/* Odeslij komunikat do klienta i pobierz nastepny */
  while(otrzTekstDl > 0)
    if (send(klientGniazdo,echoBufor,otrzTekstDl,0)
      != otrzTekstDl)
    Zakoncz("send()");
    otrzTekstDl=recv(klientGniazdo,echoBufor,BUFWE,0);
    if (otrzTekstDl < 0)</pre>
      Zakoncz("recv()");
  close(klientGniazdo);
```

#### 4.9. Przykład wielowatkowego serwera współbieżnego

#### Wielowątkowy serwer współbieżny echo, wersja 1

• Porównaj z wieloprocesowym serwerem współbieżnym echa w 5.8. W przykładzie wykorzystane są te same funkcje

```
#include "TCPEchoSerwer.h"
#include <pthread.h>
                     /* Watki POSIX */
void *Wykonaj(void *arg); /* Główna funkcja wątku */
/* Argument przesyłany do głównej funkcji wątku */
struct WatekArg {
 int klientGniazdo; /* Deskryptor gniazda klienta */
int main(int argc, char *argv[])
  int serwGniazdo; /* Deskryptor gniazda serwera */
  int klientGniazdo; /* Deskryptor gniazda klienta */
  unsigned short echoSerwPort;  /* Port serwera */
  pthread t watekID; /* Identyfikator watku dla pthread create() */
  struct WatekArg *watekArg; /* Wskaźnik do argumentu
                                  przekazywanego do wątku */
  if (argc != 2) {
    fprintf(stderr,"Uzycie: %s <Serwer Port>\n", argv[0]);
    exit(1);
  }
  echoSerwPort = atoi(argv[1]);
  serwGniazdo = UtworzGniazdoTCP(echoSerwPort);
  for (;;) {
    klientGniazdo = AkceptujPolaczenieTCP(serwGniazdo);
    /* przydziel pamięć dla argumentu wątku */
    if ((watekArg =
       (struct WatekArg *) malloc(sizeof(struct WatekArg)))
                  == NULL)
       Zakoncz("malloc()");
    watekArg -> klientGniazdo = klientGniazdo;
    /* Utwórz wątek obsługujący klienta */
    if (pthread create(&watekID, NULL, Wykonaj, (void *) watekArg) != 0)
     Zakoncz("pthread create()");
    printf("watek %ld ", (long int) watekID);
    printf("proces %ld\n", (long int) getpid());
  }
}
```

## Przykład wielowątkowego serwera współbieżnego - echo, wersja 2

Porównaj z poprzednim przykładem.

```
/* Comer, Sieci komputerowe TCP/IP t.III - wersja Linux */
/* TCPmtechod.c - main, TCPechod, prstats */
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <pthread.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/signal.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/time.h>
#include <sys/resource.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/errno.h>
#include <netinet/in.h>
#define QLEN 32 /* maximum connection queue length */ #define BUFSIZE 4096
#define INTERVAL 5 /* secs */
struct {
 pthread mutex t st mutex;
 unsigned int st_concount;
unsigned int st_contotal;
 unsigned long st contime;
 unsigned long st bytecount;
} stats;
void prstats(void);
int TCPechod(int fd);
int errexit(const char *format, ...);
int passiveTCP(const char *service, int qlen);
/*-----
 ^{\star} main - Concurrent TCP server for ECHO service
 *-----
* /
int main(int argc, char *argv[])
 pthread t th;
 pthread attr t ta;
 char *service = "echo"; /* service name or port number */
 struct sockaddr in fsin; /* the address of a client */
 unsigned int alen; /* length of client's address */
 int msock;  /* master server socket */
int ssock;  /* slave server socket */
```

```
switch (argc) {
 case 1:
   break;
 case 2:
   service = argv[1];
   break;
   errexit("usage: TCPechod [port]\n");
 msock = passiveTCP(service, QLEN);
  (void) pthread attr init(&ta);
  (void) pthread attr setdetachstate(&ta, PTHREAD CREATE DETACHED);
  (void) pthread mutex init(&stats.st mutex, 0);
 if (pthread create(&th, &ta, (void * (*)(void *))prstats, 0) < 0)
   errexit("pthread create(prstats): %s\n", strerror(errno));
 while (1) {
   alen = sizeof(fsin);
   ssock = accept(msock, (struct sockaddr *)&fsin, &alen);
   if (ssock < 0) {
     if (errno == EINTR)
       continue;
     errexit("accept: %s\n", strerror(errno));
   if (pthread create(&th, &ta, (void * (*)(void *))TCPechod,
       (\text{void } *) \text{ssock}) < 0)
     errexit("pthread_create: %s\n", strerror(errno));
 }
}
 * TCPechod - echo data until end of file
*-----
*/
int TCPechod(int fd) {
 time_t start;
 char buf[BUFSIZ];
 int cc;
 start = time(0);
 (void) pthread mutex lock(&stats.st mutex);
 stats.st concount++;
 (void) pthread mutex unlock(&stats.st mutex);
 while (cc = read(fd, buf, sizeof buf)) {
   if (cc < 0)
     errexit("echo read: %s\n", strerror(errno));
   if (write(fd, buf, cc) < 0)
     errexit("echo write: %s\n", strerror(errno));
    (void) pthread mutex lock(&stats.st mutex);
   stats.st bytecount += cc;
   (void) pthread mutex unlock(&stats.st mutex);
  (void) close(fd);
 (void) pthread mutex lock(&stats.st mutex);
 stats.st_contime += time(0) - start;
 stats.st_concount--;
 stats.st contotal++;
 (void) pthread mutex unlock(&stats.st mutex);
 return 0;
}
```

```
/*----
* prstats - print server statistical data
*-----
*/
void prstats(void)
 time t now;
 while (1) {
   (void) sleep(INTERVAL);
   (void) pthread mutex lock(&stats.st mutex);
   now = time(0);
   (void) printf("--- %s", ctime(&now));
   (void) printf("%-32s: %u\n", "Current connections", stats.st_concount);
(void) printf("%-32s: %u\n", "Completed connections",
     stats.st contotal);
   if (stats.st_contotal) {
     (void) printf("%-32s: %.2f (secs)\n",
       "Average complete connection time",
       (float)stats.st contime / (float)stats.st contotal);
     (void) printf("\$-32s: \$.2f\n",
       "Average byte count",
       (float)stats.st bytecount / (float)(stats.st contotal +
       stats.st concount));
   (void) printf("%-32s: lu\n\n", "Total byte count",
     stats.st bytecount);
   (void) pthread_mutex_unlock(&stats.st_mutex);
 }
}
```

#### 4.10. Przykład jednoprocesowego serwera współbieżnego

#### Jednoprocesowy współbieżny serwer echo - wersja 1

```
#include "TCPEchoSerwer.h"
int main(int argc, char *argv[])
 int serwGniazdo;
 int klientGniazdo;
 int maxDeskryptor; /* Liczba sprawdzanych deskryptorów */
 long timeout; /* Timeout */
 struct timeval selTimeout; /* Timeout dla select() */
 int wykonuj = 1; /* 1 jesli serwer ma działać, 0 w przeciwnym wypadku */
 unsigned short portNo;  /* Port serwera */
 int x;
 if (argc < 3) {
   fprintf(stderr, "Uzycie: %s <Timeout (sek.)> <Port>\n", argv[0]);
   exit(1);
 serwGniazdo = UtworzGniazdoTCP(portNo);
/* Przygotuj początkowy zbiór deskryptorów dla select() */
 FD ZERO(&gniazdoC);
 FD SET(STDIN FILENO, &gniazdoC);
 FD SET(serwGniazdo, &gniazdoC);
 maxDeskryptor = FD SETSIZE;  /* z dużym nadmiarem */
 printf("Uruchamiam serwer: nacisnij Return aby zakonczyc prace\n");
 while (wykonuj)
 {
  /* Trzeba na nowo zdefiniwoać przed każdym wywołaniem select() */
   /* 0 mikrosek. */
   selTimeout.tv usec = 0;
   gniazdoS=gniazdoC;
   /* Blokuj, dopóki nie jest gotowy deskryptor lub upłynął timeout */
   if (select(maxDeskryptor, &gniazdoS, NULL, NULL, &selTimeout) == 0)
    printf("Nic sie nie dzieje od %ld sek... Serwer zyje!\n", timeout);
   else
     if (FD ISSET(STDIN FILENO, &gniazdoS)) /* sprawdź klawiature */
      printf("Zamykam serwer\n");
      getchar();
      wykonuj = 0;
      continue;
```

21

```
/* sprawdź deskryptory gniazd */
      for (x= 0; x < FD SETSIZE; x++)
        if ((x != STDIN FILENO) && FD ISSET(x, &gniazdoS))
          if (x==serwGniazdo) {    /* zgłosił się nowy klient */
            klientGniazdo=accept(serwGniazdo,NULL,NULL);
            FD SET(klientGniazdo, &gniazdoC);
            printf("Nowy klient otrzymał gniazdo %d\n", klientGniazdo);
          } else {
          printf("Czytam z gniazda %d\n",x);
          if ((PrzetwarzajKlienta(x) == 0)) {
            close (x);
            FD CLR(x, &gniazdoC);
            printf("Klient z gniazda %d odłączony\n", klientGniazdo);
      } /* koniec for */
    }
  } /
 close(serwGniazdo);
 exit(0);
}
```

• Jak należy zmienić funkcję PrzetwarzajKlienta z poprzednich przykładów, aby klienci byli obsługiwani współbieżnie?

#### Jednoprocesowy serwra współbieżny echo, wersja 2

```
/* Comer, Sieci komputerowe TCP/IP t.III, s.180-182 */
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/time.h>
#include <netinet/in.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <stdio.h>
#define QLEN 5 // maksymalna długość kolejki połaczeń
#define BUFSIZE 4096 // bufor wejściowy
extern int errno;
int errexit(const char *format, ...);
int passiveTCP(const char *service, int qlen);
int echo(int fd);
int main(int argc, char *argv[])
 char *service = "echo"; // nazwa usługi
 struct sockaddr in fsin; // adres klienta
  int msock; // gniazdo nasłuchujące serwera
 fd_set rfds; // zbiór deskryptorów do czytania fd_set afds; // zbiór deskryptorów aktywnych
                // długość adresu nadawcy
  int alen;
  int i, nfds; // zmienne pomocnicze
 switch (argc) {
 case 1:
    break;
  case 2:
    service = argv[1];
    break;
  default:
    errexit("użycie: TCPmechod [port]\n");
// utwórz gniazdo bierne dla serwera typu TCP
// (opis funkcji: Comer t.III, str.161
// argumenty: nazwa lub numer usługi (w postaci tekstu)
//
              długość kolejki zgłoszeń klientów
// wynik: deskryptor gniazda nasłuchującego
 msock = passiveTCP(service, QLEN);
// określ maksymalną liczbę przeglądanych deskryptorów
 nfds = getdtablesize();
// przypisz wszystkim deskryptorom wartość 0
 FD ZERO(&afds);
// ustaw bit
// związany z deskryptorem gniazda nasłuchującego
 FD SET (msock, &afds);
 while (1) {
// utwórz maskę rdfs przeglądanych deskryptorów
    memcpy(&rfds, &afds, sizeof(rfds));
```

```
// sprawdź, czy są deskryptory gotowe do przetwarzania
   if (select(nfds, &rfds, NULL, NULL, NULL) < 0)</pre>
     errexit("select: %s\n", strerror(errno));
// po wykonaniu select rfds zawiera tylko
// deskryptory gotowe do czytania
// sprawdź, czy zgłosił się nowy klient i utwórz
// dla niego gniazdo połączeniowe
   if (FD ISSET(msock, &rfds)) {
     int ssock;
     alen = sizeof(fsin);
     ssock = accept(msock, (struct sockaddr *)&fsin,
                                             &alen);
     if (ssock < 0)
       errexit("accept: %s\n", strerror(errno));
     // dodaj gniazdo do zbioru aktywnych deskryptorów
     FD SET(ssock, &afds);
// Przeglądaj kolejne gniazda i dla każdego gotowego
// gniazda odbierz zapytanie, przetwórz je i odeślij
   for (i=0; i<nfds; ++i)</pre>
     if ( (i != msock) && FD ISSET(i, &rfds))
       // echo() przetwarza zapytanie skierowane
       // do i-tego klienta; zwrócenie 0 oznacza,
       // że klient zakończył połączenie
       if (echo(i) == 0) {
         close(i);
         FD CLR(i, &afds);
 } // pętla while
     echo - odsyła echo przesłanych danych,
     zwraca liczbę przeczytanych bajtów
*----*/
int echo(int fd)
 char buf[BUFSIZ];
int cc;
 cc = read(fd, buf, sizeof buf);
 if (cc < 0)
   errexit("echo read: %s\n", strerror(errno));
 if (cc && write(fd, buf, cc) < 0)
   errexit("echo write: %s\n", strerror(errno));
 return cc;
}
```

# 4.11. Przykład serwera wieloprotokołowego

Wykorzystanie mechanizmów zwielokrotnionego wejścia-wyjścia w serwerze wieloprotokołowym funkcja select (usługa DAYTIME, protokół TCP lub UDP w jednym programie ): Comer, Stevens
"Sieci komputerowe", tom 3, str. 187-190)

# 4.12. Przykład serwera wielousługowego

• Wykorzystanie mechanizmów zwielokrotnionego wejścia-wyjścia w serwerze wielousługowym (usługi echo, chargen, daytime, time w jednym programie): Comer, Stevens "Sieci komputerowe", tom 3, str. 200-206)

#### 4.13. Inne właściwości serwera

#### Uruchomienie jako demon

- Demon jest to program, który jest wykonywany w tle i nie jest związany z żadnym terminalem. Ma działać bez żadnej interakcji z użytkownikiem i zazwyczaj jest uruchomiony tak długo, jak długo działa system. Aby zrealizować te funkcje program:
  - o powinien zamknąć wszystkie odziedziczone deskryptory, aby zapobiec niepotrzebnemu przetrzymywaniu zasobów
  - o musi odłączyć się od terminala sterującego, aby na jego działanie nie miały wpływu sygnały generowane przez terminal użytkownika
  - o powinien zmienić katalog bieżący na taki, w którym będzie mógł działać nieograniczenie długo nie utrudniając zarządzania systemem
  - o powinien zmienić wartość maski umask zgodnie ze swoimi wymaganiami
  - o musi odłączyć się od grupy, aby nie otrzymywać sygnałów przeznaczonych dla tej grupy
- Przykład prostej funkcji demon:

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <syslog.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdlib.h>
int demon() {
 pid t pid;
 long ldes;
 int i;
/* Krok 1 - wywołaj funkcję fork() i zakończ proces macierzysty */
  if ((pid = fork()) != 0) { exit(0); }
/* Krok 2 - utwórz nową grupę procesów i nową sesji. Uczyń proces jedynym
  członkiem tych grup i jednocześnie przywódcą tych grup. W ten sposób
  pozbędziesz się terminala sterującego */
  setsid();
/* Krok 3 - ponownie wywołaj funkcję fork() i zakończ proces macierzysty.
  Nie ma już przywódcy grupy, nie można zostać przyłączonym
  do terminala sterującego */
  if ((pid = fork()) != 0) { exit(0); }
/* Krok 4 - wybierz jako katalog bieżący "bezpieczny" katalog */
 chdir("/");
/* Krok 5 - ustal wartość maski */
 umask(0);
/* Krok 6 - zamknij odziedziczone po procesie macierzystym deskryptory
  plików */
  ldes = sysconf(_SC_OPEN_MAX);
 for (i = 0; i < ldes; i++) {
   close(i);
  }
 return 1;
}
```

# Zapisy do logów

- Serwer może posiadać własne pliki logów lub korzystać z logów systemowych.
- W systemach uniksowych tradycyjnym programem obsługi logów jest syslog. Przykład zapisu za pośrednictwem syslog'a:

```
int main(int argc, char **argv)
{
   demon();

/* otwórz połączenie */
   openlog("test_sewera", LOG_PID, LOG_USER);

/* wyślij komunikat */
   syslog(LOG_INFO, "%s", "Uruchomiono!");

/* zamknij połączenie */
   closelog();

   return 1;
}

Uzyskany wpis w /var/log/messages:

Mar 10 18:31:34 blade-runner test serwera[10289]: Uruchomiono!
```

#### Zmniejszenie uprawnień

- Zasada: takie przywileje, jakie są niezbędne do wykonywania pracy.
- Jeśli serwer potrzebuje uprawnień root'a tylko do wykonania czynności początkowych po uruchomieniu, można po ich wykonaniu odebrać mu te uprawnienia.
- Do jednoczesnej zmiany wszystkich identyfikatorów użytkownika (rzeczywistego, efektywnego) służy funkcja setuid(). Musi być wywołana, gdy właścicielem procesu jest jeszcze root.

```
int main(int argc, char **argv)
{
   struct passwd *pws;
   const char *user = "nopriv";

   pws = getpwnam(user);
   if (pws == NULL) {
      printf("Nieznany użytkownik: %s\n", user);
      return 0;
   }

   demon();

/* Zmień ID uzytkownika na nopriv */
   setuid(pws->pw_uid);

   while (1) {
      sleep(1);
   }

   return 1;
}
```

• Można również ograniczyć dostęp do systemu plików. Za pomocą funkcji chroot () można określić katalog, który staje się katalogiem głównym dla danego procesu. Proces będzie miał dostęp tylko do plików znajdujących się poniżej nowego głównego katalogu. Funkcja wymaga uprawnień roota. Uwaga: funkcja chroot () nie zmienia bieżącego katalogu.

28

#### Wzajemne wykluczanie egzemplarzy serwera

- Zasada: nie powinno się inicjować działania więcej niż jednej kopii serwera w danym czasie; ewentualna współbieżność powinna być realizowana przez sam serwer.
- Przykład:

```
#define LOCKF /var/spool/serwer.lock
lf=open(LOCKF, O_RWDR|O_CREAT, 0640);
if (lf < 0) /* błąd podczas otwierania pliku */
  exit(1);
if (flock(lf, LOCK_EX|LOCK_NB))
  exit(0); /* nie udało się zablokować pliku */</pre>
```

## Zarejestrowanie identyfikatora procesu serwera

- Serwer często zapamiętuje identyfikator swojego procesu w pliku o ustalonej nazwie. Dzięki temu można szybko odnaleźć ten identyfikator, bez potrzeby przeglądania listy wszystkich procesów działających w systemie.
- Takim plikiem może być na przykład plik blokady serwera.
- Przykład:

```
char pbuf[10]; /* pid w postaci napisu */
/* zamień liczbę binarną na dziesiętną */
sprintf(pbuf,"%6d\n",getpid());
/* plik blokady jest już otwarty */
write(lf,pbuf,strlen(pbuf));
```

# Należy przeczytać:

Douglas E. Comer, David L. Stevens: Sieci komputerowe TCP/IP, tom 3: str. 130-206

W. Richard Stevens: *Unix*, programowanie *usług sieciowych, tom 1: API gniazda i XTI*: str. 129-135, 182-189, 671-707