



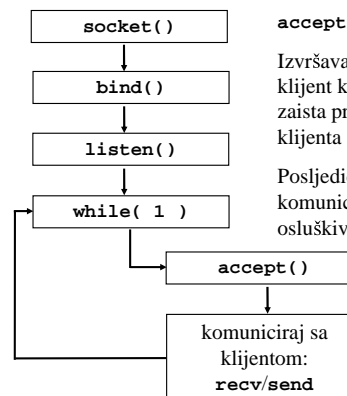
Mreže računala

Vježbe 06

Matko Botinčan
Zvonimir Bujanović
Igor Jelaska
Maja Karaga

Server za više klijenata

- prisjetimo se načina rada servera:



`accept` i `recv` su "blokirajuće" funkcije.

Izvršavanje programa se nastavlja tek kad neki klijent kontaktira servera (`accept`) ili server zaista primi (`recv`) neku poruku. Isto je kod klijenta sa `recv`.

Posljedica: server može u danom trenutku ili komunicirati samo sa jednim klijentom ili osluškivati dolazak eventualnog novog klijenta.

Više klijenata istovremeno?

- tipičan server treba biti u stanju odjednom komunicirati sa više klijenata. Razlozi:
 - komunikacija sa jednim klijentom može biti dugotrajna (npr. kao kod ftp ili telnet usluge). Ako server odjednom može komunicirati samo sa jednim klijentom, svi ostali moraju dugo čekati na uslugu.
 - server možda služi kao posrednik za interakciju između klijenata (primjer: chat-server ili server za *multiplayer* mrežne igre).

Više klijenata istovremeno?

- načini za ostvarivanje istodobne komunikacije sa više klijenata:
 - naredba `select` – osluškuje više utičnica odjednom, blokira daljnje izvršavanje programa sve dok se na bilo kojoj od njih nešto ne dogodi (bilo pokušaj uspostave komunikacije bilo dolazak podataka od strane nekog klijenta)
 - dizajn servera kao programa koji koristi više *procesa* ili više *dretvi*
- mi ćemo koristiti najfleksibilniji pristup – server će biti *višedretveni* (*multithreaded*) program. Ovaj pristup možemo primijeniti na bilo koji program (ne nužno mrežni).

Višedretveni programi

- moderni operacijski sustavi ostavljaju dojam da odjednom mogu izvršavati više programa:
 - dok pišemo tekst u editoru, možemo istovremeno slušati glazbu, imati pokrenut program koji radi složene matematičke proračune, "skidati" datoteke sa interneta...
 - čak i jedna aplikacija može istovremeno raditi više zadataka, npr. glazbeni *player* istovremeno dekodira glazbu iz mp3 datoteke, pomiče naslov pjesme lijevo-desno po ekranu i iscrtava složenu vizualizaciju u ritmu glazbe

brojanje.c – što je ispis donjeg programa?

```
int j = 0;

void *ispisuj( void *parametar )
{
    int index = *((int *) parametar);
    int i;

    for( i = 1; i <= 20; ++i )
    {
        ++j;
        printf("Funkcija sa parametrom: ");
        printf("%d ispisuje ", index);
        printf("%d; j = %d.\n", i, j);
    }

    return NULL;
}

int main( void )
{
    int index1, index2;

    index1 = 1;
    ispisuj( &index1 );

    index2 = 2;
    ispisuj( &index2 );

    return 0;
}
```

brojanje.c

- dretva (*thread*) – linija izvršavanja
- program (kao i svi koje smo dosada pisali) koristi jednu *dretvu*
- naredbe se izvršavaju sekvencijalno jedna za drugom:
 - prvo se pozove funkcija `ispisi` sa parametrom `index1`
 - tada se izvršavaju naredbe unutar tijela funkcije; `main` "čeka" sve dok `ispisi` ne dođe do `return`
 - tada se kontrola ponovno vraća na `main`; on poziva funkciju `ispisi` sa parametrom `index2`
 - `main` ponovno "čeka" sve dok `ispisi` ne dođe do `return` i ne vrati mu kontrolu

pthread

- na UNIX operativnim sustavima za postizanje višenitnosti aplikacija koristi se biblioteka `pthread`

```
#include <pthread.h>
```

- prilikom kompajliranja programa treba napisati:

```
gcc prog.c -lpthread -o prog
```

Želimo postići da se istovremeno izvršavaju oba poziva funkcije `ispisi`, tj. da istovremeno i jedna i druga funkcija "vrte" for-petlju, mijenjaju globalnu varijablu, te ispisuju na ekran.

pthread_create

- slično kao utičnice kod SocketAPI, biblioteka pthread koristi varijable tipa pthread_t za identificiranje dretve (linije izvršavanja)
- stvaranje nove, *paralelne* dretve:

```
int pthread_create(
    pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr,
    void *(*start_routine)(void *), void *arg );
```

- thread – identifikator nove dretve (vrijednost će napuniti funkcija)
- attr – svojstva dretve koju stvaramo, NULL za naše potrebe
- start_routine – pointer na funkciju koja će biti paralelno pokrenuta
- arg – pointer na adresu gdje se čuvaju parametri za start_routine
- vraća 0 ako je uspješno stvorila novu dretvu, inače kodni broj pogreške

01.10.2007.

Mreže računala - Vježbe 06

9

brojanje_threads.c [main]

```
pthread_t dretva[2];
int bad;

index1 = 1;
bad = pthread_create(
    &dretva[0], NULL,
    ispisuj, (void *)&index1 );
if( bad )
    error( "Greska prilikom kreiranja dretve 1!\n" );

index2 = 2;
bad = pthread_create(
    &dretva[1], NULL,
    ispisuj, (void *)&index2 );
if( bad )
    error( "Greska prilikom kreiranja dretve 2!\n" );
```

01.10.2007.

Mreže računala - Vježbe 06

10

brojanje_threads.c [main]

- sada naš program ima 3 dretve koje se sve odvijaju paralelno:
 - prilikom pokretanja programa postoji samo 1 dretva (*main*)
 - prva `pthread_create` naredba stvori još jednu dretvu. U toj paralelnoj liniji izvršavanja, izvršavaju se naredbe iz funkcije `ispisi`. *Istovremeno* sa njima, nastavlja se izvršavanje funkcije `main`.
 - dolaskom na drugu `pthread_create` naredbu, stvara se još jedna dretva, sada ih ima ukupno 3: od tog trenutka nadalje, istovremeno se izvršavaju naredbe iz `main`-a, naredbe iz funkcije `ispisi` sa parametrom `index1 = 1` i naredbe iz funkcije `ispisi` sa parametrom `index2 = 2`.

01.10.2007.

Mreže računala - Vježbe 06

11

pthread_join

- kada main dođe do `return` (što se dogodi prije nego što do `return` dođu funkcije `ispisi`), automatski se prekida i izvođenje svih dretvi koje su bile pokrenute iz `main`
- potrebno je u `main`-u "pričekati" da ostale dretve završe svoj posao i tek tada izaći. To radi funkcija

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **value_ptr);
```

- thread – dretva koju želimo pričekati da završi
- value_ptr – u tu varijablu će biti spremljena povratna vrijednost dretve koju čekamo (ako nas povratna vrijednost ne zanima, pošaljemo NULL)
- povratna vrijednost: 0 za uspjeh, inače kodni broj greške

01.10.2007.

Mreže računala - Vježbe 06

12

brojanje_threads.c [main]

```
...  
  
index2 = 2;  
bad = pthread_create(  
    &dretva[1], NULL,  
    ispisuj, (void *)&index2 );  
if( bad )  
    error( "Greska prilikom kreiranja dretve 2!\n" );  
  
pthread_join( dretva[0], NULL );  
pthread_join( dretva[1], NULL );  
  
return 0;  
}
```

Zadatak 1

- Prepišite programe brojanje.c i brojanje_threads.c i usporedite njihove ispise.
- Zbog čega program brojanje_threads.c ispisuje "neuredno"?
- Zbog čega se ne javljaju sve vrijednosti između 1 i 40 prilikom ispisa varijable j kod programa brojanje_threads.c?

Napomena: ako nema razlike između ispisa programa, iza svake printf naredbe unutar ispisa dodajte npr. (umjesto 1000 možda će trebati i veći broj):

```
while( rand() % 1000 != 0 );
```

Dijeljeni resursi

- dretve programa brojanje_threads.c žele istovremeno pristupiti dijeljenim resursima programa:
 - dretve žele istovremeno ispisivati nešto na ekran
 - dretve žele istovremeno koristiti (mijenjati, ispisivati) varijablu j
- da bismo izbjegli konflikte koji zbog toga nastaju, kada neka dretva želi pristup dijeljenom resursu, onda mora osigurati da je ona jedina dretva koja to u tom trenutku radi
- slikovito: na svaki dijeljeni resurs možemo postaviti "lokot"
- kada neka dretva želi koristiti taj resurs, uzet će "ključ" i "zaključati" pripadni "lokot" tako da ga niti jedna druga dretva ne može koristiti. Kada završi sa korištenjem, dretva će "otključati" "lokot" i tako dozvoliti i drugim dretvama da koriste resurs.

Mutex-i

- mehanizam lokota ostvaruje se pomoću mutex-a (*MUTual EXclusion*)
- deklaracija (tipično globalna varijabla):

```
pthread_mutex_t lokot_ekran = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```

- zaključavanje: prije korištenja resursa koristimo funkciju

```
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex);
```

- otključavanje: po završetku korištenja resursa koristimo:

```
int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex);
```

- u oba slučaja mutex je lokot na resurs kojeg od- ili za- ključavamo. Funkcije vraćaju 0 u slučaju uspjeha, inače kod greške.

brojanje_pthreads_mutex.c [ispisuj]

```
pthread_mutex_t lokot_ekran = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;

void *ispisuj( void *parametar )
{
    int index = *((int *) parametar);

    int i;
    for( i = 1; i <= 20; ++i )
    {
        ++j;
        pthread_mutex_lock( &lokot_ekran );
        printf( "Funkcija sa parametrom: " );
        printf( "%d ispisuje ", index );
        printf( "%d; j = %d.\n", i, j );
        pthread_mutex_unlock( &lokot_ekran );
    }

    return NULL;
}
```

01.10.2007.

Mreža računala - Vježbe 06

17

Zadatak 2

- Program brojanje_pthreads_mutex.c i dalje pogrešno radi sa globalnom varijablom j.
- Popravite program tako da funkcija ispisuje na ispravan način koristi i taj dijeljeni resurs.
- Objasnite razliku koja nastaje kada koristite dva mutex-a i kada koristite samo jedan.

01.10.2007.

Mreža računala - Vježbe 06

18

Primjena na serversku aplikaciju

- Sada jednostavno možemo napraviti server koji će raditi istovremeno sa više klijenata:
 - main će biti zadužen isključivo za osluškivanje nadolazećih konekcija, tj. novih klijenata
 - kada dođe novi klijent, sva komunikacija sa njime će se odvijati u zasebnoj funkciji koju ćemo pokrenuti u odvojenoj dretvi.
 - na taj način se istovremeno i osluškuje dolazak novih klijenata i odvija komunikacija sa po volji velikim brojem postojećih

01.10.2007.

Mreža računala - Vježbe 06

19

Zadatak 3

- Funkcija `void sleep(int n)` "spava", tj. ne radi ništa n sekundi
- Promijenite `daytime_server` tako da prije no što pošalje točno vrijeme klijentu "odspava" 20 sekundi.
- Pokušajte se sa 5 klijenata istovremeno (otvorite više terminala) spojiti na modificirani server. Koliko dugo mora zadnji klijent čekati na uslugu?

01.10.2007.

Mreža računala - Vježbe 06

20

Zadatak 4

- Promijenite server iz prethodnog zadatka tako da za komunikaciju sa svakim od klijenata koristi zasebnu dretvu.
- Pokušajte se sa 5 klijenata istovremeno (otvorite više terminala) spojiti na modificirani server. Koliko dugo mora zadnji klijent čekati na uslugu?