# Pitanja za blic - 3. labos

## 1. Funkcije kojima se ostvaruje zaključavanje:

```
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *ključ); zaključavanje
int pthread mutex unlock(pthread mutex t *ključ); otključavanje
```

#### 2. Funkcije za rad sa semaforima u višedretvenom sustavu:

```
int sem_init(sem_t *sem, int mprocesi, unsigned int koliko);
int sem_post(sem_t *sem);
int sem wait(sem t *sem);
```

#### 3. Funkcija kod procesa za povećavanje i smanjivanje vrijednosti semafora.

```
struct sembuf {
      short sem_num;
      short sem_op;
      short sem_flg;
};
int semop(int semid, struct sembuf (*sops)[] , int nsops);
```

- kod povećavanja vrijednosti semafora sem op je pozitivan
- smanjivanje negativan
- u oba slučaja sem flg je 0

#### 4. Nadopuniti kod za monitore, onaj već napisani za uvrštavanje u red uvjeta.

```
void primjer_monitorske_funkcije_koja_ispituje_uvjet(cond_t *uvjet){
    pthread_mutex_lock(&monitor);
    while (p == 0 || q == 0) {
         pthread_cond_wait(uvjet,&monitor);
    }
    p = q = 0;
    pthread_mutex_unlock(&monitor);
}
```

### 5. Koja funkcija se koristi za dobavljanje semafora

int semget (key t key, int nsems, int flags);

- key stvara novi skup semafora ako je key IPC PRIVATE
- nsem broj semafora nastalih u novom skupu
- flags dozvole pristupa
- semget vraća id skupa semafora ili -1 u slučaju greške

## 6. Dopuni pseudokodom funkciju koja oslobađa dretvu iz reda uvjeta

7. Kada dretva treba čekati da se određeni uvjet ispuni poziva se:

```
int pthread cond wait(pthread cond t *uvjet, pthread mutex t *ključ);
```

- 8. Kada nikog nema u redu uvjeta pozivi funkcija broadcast signal:
  - a) nemaju nikakvog učinka.
- 9. Kod sinkronizacije procesa semaforima operaciji "čekaj" odgovara \_smanjivanje\_ vrijednosti semafora, a operaciji "postavi" \_povećavanje\_ vrijednosti semafora.
- 10. Koji je zajednički parametar kod semafora u višedretvenim sustavima?

```
sem t *sem
```

11. Što se dogodi kada se pozove pthread\_cond\_signal/broadcast, a nema ništa u redu čekanja?

Ništa, tj. ako u sljedećem trenutku neka dretva pozove pthread cond wait ona ostane blokirana.

12. Zajednički parametar uvjetnim funkcijama

```
pthread cond t *uvjet
```

13. I imate funk. cond; nesto pise unutra...

int pthread cond wait(pthread cond t \*uvjet, pthread mutex t \*ključ);

- otključava ključ i dretva se pomiče u red uvjet
- nakon primitka signala ključ se mora opet zaključati
- 14. Stanja binarnog i općeg semafora?
  - Binarni semafor: propusno i nepropusno stanje
  - Opći semafor: 'beskonačan' broj stanja (brojač koji se smanjuje za jedan kad se zahtijeva semafor, a povećava za jedan kad se oslobađa)
- 15. Kako se sve sink. dretve (3 načina)?
  - 1. međusobno isključivanje
  - 2. uvjetne varijable
  - 3. semafori
- 16. Koji parametar koriste mutex\_lock i mutex\_unock?

```
pthread_mutex_t kljuc
```

17. Monitori se ostvaruju:

monitorskim semaforima i uvjetnim varijablama