

Test pitanja za vežbu u vezi bloka tema 8

1. Označiti tačne iskaze u vezi softverskih mašina stanja:

- služe za realizaciju programa (ili delova) koji predstavljaju niz uslovljenih pojedinačnih koraka
- realizuju se dobrom dekomponovanjem osnovnog algoritma
- nije ih moguće modelovati standardnim "bubble" dijagramima
- u sebi moraju sadržati bar jednu super-petlju

2. Ukoliko je petlja zadata u formi mašine stanja kao:

```
case x: if (test)
           telo_petlje;
           else
               state++;
           break;
```

u pitanju je:

- while petlja
- for petlja
- do-while petlja
- super-petlja

3. Za datu funkciju realizovanu preko mašine stanja označiti elemente koji utiču na promenu stanja:

```
void merenje(void)
{
    switch(m_state)
    {
        case 0: if (isr_100)
                   {
                       isr_100 = 0;
                       value = 0;
                       cnt = 10;
                       m_state++;
                   }
                   break;
        case 1: start_merenja();
                  m_state++;
                  break;
        case 2: if (kraj_merenja())
                  {
                      value += read_value();
                      if (!(--cnt))
                          m_state++;
                      else
                          m_state--;
                  }
                  break;
        case 3: value /= 10;
                  prikaz_OK = 1;
    }
}
```

```

        m_state = 0;
    }
}

-isr_100
-cnt
-m_state
-value
-prikaz_OK

```

4. Koji su najčešći razlozi da se neko stanje u neoptimizovanoj mašini stanja duže izvršava:

- poziv funkcije
- petlje
- složeniji matematički izraz
- prekid
- primena globalnih promenljivih

5. Kada se uporede rešenja na bazi softverskih mašina stanja (SFSM) i rešenja sa operativnim sistemima (OS) važe sledeći iskazi:

- SFSM rešenja su po pravilu manja od OS rešenja po pitanju zauzeća memorije
- SFSM rešenja mogu da koriste iste softverske mehanizme (indikatori, semafori i sl.) kao i u slučaju OS
- SFSM rešenja su po pravilu sporija od OS verzija
- kvalitet SFSM rešenja ne zavisi toliko od programera kao kod OS verzija

6. Poređati sledeće softverske mehanizme u rastućem redosledu od najmanjeg ka najvećem prema tome koliko memorije zauzimaju:

- indikator događaja
- semafor
- poruka
- "poštansko sanduče"

7. Zaokružiti tačne tvrdnje koje se odnose na FSM:

- a) Osnovna ideja je podela algoritama na faze
- b) Primena mašina stanja je ograničena samo na analizu sekvenčnih podataka
- c) Stanje FSM-a se menja u zavisnosti od jednog ili više uslova
- d) Najveća prednost primene maštine stanja je u jednostavnosti pisanja programa

8. Zaokruzi tacnu tvrdnju/tvrdnje:

- 1) Indikator dogadjaja mora da bude velicine jednog bita
- 2) Semafor je promenljiva koja može da ima samo dve vrednosti
- 3) Poruka može biti sastavljena od jedne ili više promenljivih standardnog C tipa
- 4) Postansko sanduce je promenljiva koja može da sakupi više poruka

9. Oznaciti netacnu tvrdnju vezanu za masine stanja:

- a. Da bi se masina stanja mogla efikasno primeniti na program koji je sličan radu sa multitasking operativnim sistemom, nije vazna brzina izvršavanja koraka masine stanja.

- b. Osnovni razlozi za sporo izvrsavanje unutar masine stanja mogu biti petlje, poziv neke funkcije ili slozeniji matematicki izraz.
- c. Ako se iz masine stanja poziva neka funkcija cije izvrsavanje moze duze trajati, tada i ovakve funkcije treba realizovati u formi masine stanja, pri cemu se mora obezbediti indikacija da je pozvana funkcija u potpunosti zavrsila svoju sekvensu, odnosno postavljeni zadatak.
- d. Promenljive svih masina stanja uvijek moraju biti globalne, jer moraju zadrzati vrednost i nakon napustanja funkcije u kojoj se koristi masina stanja.

10. Spojiti softverske mehanizme i objašnjenja za šta ona služe.

- | | |
|-------------|---|
| a)Event | 1)Pomenljiva koja ima više od jedne vrednosti. |
| b)Semaphore | 2)Indikator da se neki događaj dogodio. |
| c)Message | 3)Bafer koji može da sakupi više poruka, koristeći princip FIFO bafera. |
| d)Mailbox | 4)Razmena informacija između taskova. |

11. Zaokruži netačne iskaze koji se odnose na mašinu stanja:

- a)U mašini stanja, stanje (promenljiva state) može ostati nepromenjeno.
- b)Petlju do-while ne treba dekomponovati jer poseduje samo telo petlje i test, za razliku od for i while petlji.
- c) Mana programa realizovanog po principu maštine stanja je ta što softverski mehanizmi (npr. semafori i sl.) nisu dostupni.
- d) Ukoliko je pozvana funkcija iz maštine stanja inicijalno u stanju 0, to stanje može, a i ne mora ponovo dostići nakon završetka definisanih koraka.
- e)U poređenju sa OS, postoji zahtev za dodatnim kodom.

12. Spojiti standardne petlje (1, 2, 3) sa primerima njihovih dekomponovanih oblika u masini stanja

(a, b, c):

Standradne petlje:

Petlje u masini stanja:

<pre> 1. for (inicijalizacija; test; finalizacija) telo_petlje; 2. while (test) telo_petlje; 3. do telo_petlje; while (test); </pre>	<pre> a) case x: telo_petlje; if (!test) state++; break; b) case x: if (test) telo_petlje; else state++; break; c) case x : inicijalizacija; state++; break; case x+1: if (test) </pre>
---	--

	<pre> { telo_petlje; finalizacija; } else state++; break; </pre>
--	--

13. Koja od navedenih funkcija realizovanih metodom mašine stanja odgovara sledećoj funkciji realizovanoj u beskonačnoj petlji:

```

void funkcija()
{
    while(1)
    {
        char taster = 0;
        while(ocitaj_taster() == 0)
            printf("Pritisni taster");

        taster = ocitaj_taster();

        while(taster == ocitaj_taster());

        for(int i=1; i<5; i++)
        {
            if(taster == i) printf("%d", i);
        }
    }
}

a) void funkcija()
{
    switch(stanje)
    {
        case 0:  char taster = 0;
                   stanje++;
                   break;

        case 1: if(ocitaj_taster() != 0)
                  {stanje++;}
                else
                  {printf("Pritisni taster");}
                break;

        case 2: taster = ocitaj_taster();
                  stanje++;
                  break;

        case 3: if(taster != ocitaj_taster()) stanje++;
                  break;

        case 4: int i=1;
                  stanje++;
                  break;
    }
}

```

```

        case 5: if(i<5)
        {
            if(taster == i)
            {
                printf("%d", i);
                stanje++;
            }
        }
        else
            {stanje = 0;}
        break;
    }
}

```

b)

```

void funkcija()
{
    switch(stanje)
    {
        case 0: if(ocitaj_taster() != 0)
                  {stanje++;}
        else
                  {printf("Pritisni taster");}
        break;

        case 1: taster = ocitaj_taster();
                  stanje++;
        break;

        case 2: if(taster == ocitaj_taster()) stanje++;
        break;

        case 3: int i=1;
                  stanje++;
        break;

        case 4: if(i<5)
        {
            if(taster == i)
            {
                printf("%d", i);
                stanje++;
            }
        }
        else
            {stanje = 0;}
        break;
    }
}

```

c)

```

void funkcija()
{
    switch(stanje)
    {

```

```

        case 0: char taster = 0;
                  stanje++;
                  break;

        case 1: if(ocitaj_taster() != 0)
                  {printf("Pritisni taster");}
                  else
                  {stanje++;}
                  break;

        case 2: taster = ocitaj_taster();
                  stanje++;
                  break;

        case 3: if(taster != ocitaj_taster()) stanje++;
                  break;

        case 4: int i=1;
                  stanje++;
                  break;

        case 5: if(i<5)
                  {
                      if(taster == i)
                      {
                          printf("%d", i);
                          stanje++;
                      }
                      else
                      {stanje = 0;}
                      break;
                  }
            }
    }
}

```

d)

```

void funkcija()
{
    char taster = ocitaj_taster();
    switch(stanje)
    {
        case 0: if(taster == 0)
                  {stanje++;}
                  else
                  {printf("Pritisni taster");}
                  break;

        case 1: if(taster == ocitaj_taster()) stanje++;
                  break;

        case 2: int i=1;
                  stanje++;
                  break;

        case 3: if(i<5)
                  {

```

```

        if(taster == i)
        {
            printf("%d", i);
            stanje++;
        }

    }
else
{stanje = 0;}
break;
}
}

```

14. U sledecem primeru funkcije za rad sa dogadjajima popuniti oznacena mesta (__) odgovarajucim bitwise logickim operacijama kako bi se obezbedila zeljena funkcionalnost setovanja Event-a i testiranja Event-a

```

char events;

void SetEvent( char ev )
{
    events __ = ev;
}

char TestEvent( char ev )
{
    char tmp = events __ ev;
    events __ = ~ev;
    return ( tmp != 0 );
}

```

- a) I I &
- b) I & I
- c) I & &
- d) & I &

15. Od ponuđenih iskaza obeležiti one koju su tačni:

- a) Iz mašine stanja se mogu pozivati funkcije koje nisu realizovane u formi mašine stanja.
- b) Ukoliko je pozivana funkcija realizovana u vidu mašine stanja, mora se obezbediti indikacija o završetku njene sekvence.
- c) Ukoliko je pozivana funkcija realizovana u vidu mašine stanja, njen poziv je uvek potrebno izvršiti u bar dva koraka.
- d) Ukoliko koristimo promenljive stanja u realizaciji mašina stanja, one moraju biti globalne.

16. Za standardnu FOR petlju

```
for (int i=0; i<10 ; i++)
    telo_petlje;
```

ispraviti grešku u dekomponovanoj formi, tako da ona radi korektno:

```
case x : int i=0;
           state++;
           break;
case x+1: if (i<10)
           { telo_petlje; }
           else
               state++;
           break;
```

- a) Suvisan je break, jer cemo svakako preci na naredno stanje
- b) Nedostaje finalizacija iza tela petlje u IF naredbi
- c) Nedostaje finalizacija u else delu IF naredbe
- d) FOR petlja se mora inicializovati van case-a