



Univerzitet u Nišu  
**Elektronski fakultet**

## Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253

Projekat iz predmeta: **Embedded sistemi**

Predmetni nastavnik: Prof. Dr. Mile Stojčev

Semestar: **6.**

studijska grupa: **Elektronska kola i sistemi**

Studenti:

**Miloš Petković, index 11591**

**Rade Rakić, index 11601**

Datum prijema projekta: 18.06.2007.

Datum predaje projekta: 10.07.2007.

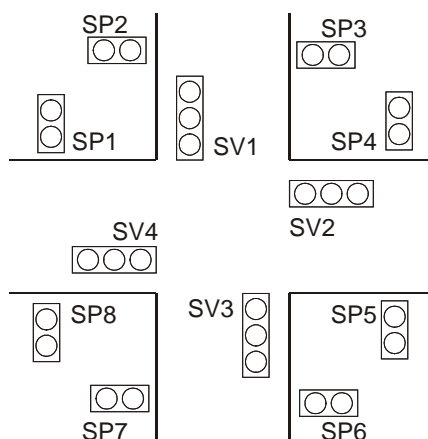
## Sadržaj

Projektni zadatak.....	1
Razrada .....	1
Realizacija.....	5
Softver.....	11
Hardver .....	17
Testiranje .....	24
Zaključak .....	24
Laboratorijska vežba za studente .....	25
Prilog A.....	28
Prilog B.....	33
Prilog C.....	36
Prilog D.....	41

## Projektni zadatak

Realizovati mikroracunar, baziran na mikrokontroleru AT89S8253 shodno prilozenoj šemi.

- mikroracunar se koristi kao kontroler za upravljanje uličnim semaforom, kao što je prikazano na slici 1. Semafor čine 4 semaforske table sa po tri sijalice namenjene za regulaciju saobraćaja vozila (SV1, SV2, SV3, SV4) i 8 semaforskih tabli sa po dve sijalice namenjene za regulaciju prolaska pešaka (SP1, SP2,..., SP8).
- Kreirati programsku sekvencu za regulaciju saobraćaja na raskrsnici gde se kao parametri unose vremena trajanja sekvenci crveno, žuto i zeleno.



Slika 1. Raskrsnica sa semaforima.

## Razrada

Na slici 1. prikazana je jedna tipična raskrsnica. Može se zaključiti da određeni semafori rade u paraleli tj. istovremeno imaju ista stanja. Tako se mogu semafori po načinu rada svrstati u 4 grupe. Za regulaciju jednog pravca koriste se dve grupe i to jedna za pešake a druga za vozila.

	vozila	pešaci
pravac 1:	grupa1: SV1, SV3	grupa2: SP1, SP4, SP5, SP8
pravac 2:	grupa3: SV2, SV4	grupa4: SP2, SP3, SP6, SP7

Tabela 1. Semaforske grupe.

Iz tabele 1 može se videti kako su semafori grupisani. Svaka grupa deli iste kontrolne signale tako da su npr. za kontrolu semafora SP1, SP4, SP5 i SP8 potrebna samo dva kontrolna signala, jedan za crveno i drugi za zeleno svetlo. Na ovaj način je broj kontrolnih signala koji ide od mikrokontrolera do semafora smanjen na deset, što se može videti iz tabele 2 u kojoj je prikazan broj kontrolnih signala za svaku grupu.

grupa	grupa 1	grupa 2	grupa 3	grupa 4
broj signala	3	2	3	2

Tabela 2. Broj kontrolnih signala po semaforskoj grupi.

Ovde se može postaviti i pitanje zašto je za semafore za pešake potrebno koristiti posebno signal za zeleno, posebno za crveno kada su oni pri normalnom radu semafora komplementarni i jedan se može dobiti invertovanjem drugog. Ovo razmišljanje je u redu ali onda će uvek jedno svetlo na semaforu za pešake da gori. To nije poželjno za mod rada semafora kada samo treba da trepće žuto svetlo a sva ostala da budu isključena. Ovaj mod rada javlja se kada saobraćajac kontroliše saobraćaj.

Znači semafor ima dva moda rada: *normalni* i *trepćuće žuto*. Za svaki od ova dva moda potrebno je utvrditi broj stanja koji se javlja, kao i odgovarajuće vrednosti kontrolnih signala. Radi jednostavnosti pisanja, kontrolni signali su označeni sa S1 do S10 a njihova uloga u kontroli semafora prikazana je u tabeli 3.

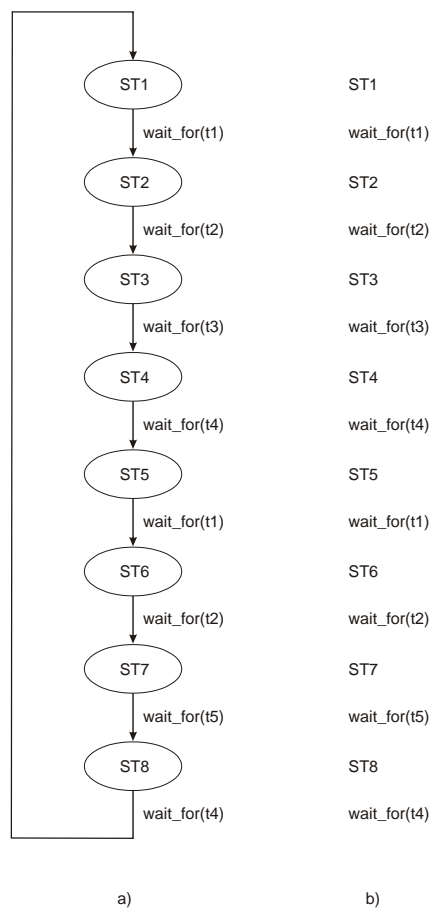
kontrolni signal	S1	S2	S3	S4	S5	S6	S7	S8	S9	S10
semaforski signal	grupa 2 zeleno	grupa 2 crveno	grupa 4 zeleno	grupa 4 crveno	grupa 1 zeleno	grupa 1 žuto	grupa 1 crveno	grupa 3 zeleno	grupa 3 žuto	grupa 3 crveno

Tabela 3. Uloga kontrolnih signala S1-S10 u kontroli semafora.

Pri *normalnom* radu semafora jedna tipična sekvenca stanja semafora za jedan ciklus je sledeća:

1. sve crveno,
2. priprema za zeleno za pravac 1 (pali se žuto dok još uvek svetli crveno na semaforu za vozila),
3. zeleno za pravac 1,
4. priprema za crveno za pravac 1 (gasi se zeleno a pali žuto na semaforu za vozila, dok se gasi zeleno i pali crveno na semaforu za pešake),
5. sve crveno,
6. priprema za zeleno za pravac 2,
7. zeleno za pravac 2,
8. priprema za crveno za pravac 2.

Radi lakšeg pisanja označićemo ova stanja sa ST1 do ST8 respektivno. Iz jednog stanja u drugo ulazi se nakon isteka vremena trajanja trenutnog stanja. Određena stanja imaju isto vreme trajanja zbog simetričnosti rada semafora tako npr. stanja ST1 i ST5 (sve crveno) imaju isto vreme trajanja  $t1$ . Takođe i stanja ST2 i ST6 imaju isto vreme trajanja  $t2$ , kao i stanja ST4 i ST8 koja imaju vremena trajanja  $t4$ . Stanja ST3 i ST7 (dozvola za pravac 1 i 2) mogu imati i različita vremena trajanja,  $t3$  i  $t5$  respektivno, kako bi se otklonili problemi oko saobraćaja pri nejednakom opterećenju pravaca. Na taj način, ako npr. pravcem 1 prolazi više vozila nego pravcem 2, onda se može podesiti da vreme kada je otvoren semafor u pravcu 1 traje duže nego na pravcu 2. Na slici 2.a prikazan je ASM dijagram za normalni rad semafora, dok je na slici 2.b prikazana odgovarajuća pseudo programska sekvenca.

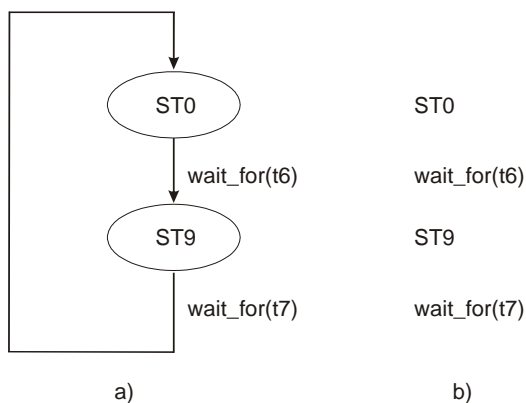


Slika 2. a) ASM dijagram za normalan rad b) pseudo kod

Pri modu rada semafora *treptuće žuto* postoje samo dva stanja u sekvenci jednog ciklusa:

1. sve isključeno i
2. svetli žuto.

Ova stanja ćemo označiti sa ST0 i ST9, a vremena njihovih trajanja sa  $t_6$  i  $t_7$ . Na slici 3.a prikazan je ASM dijagram za rad semafora u modu *treptuće žuto*, dok je na slici 3.b prikazana odgovarajuća pseudo programska sekvenca.



Slika 3. a) ASM dijagram za rad trpuće žuto b) pseudo kod

Tabela 4. sistematizuje prethodna razmatranja prikazom vrednosti kontrolnih signala za sva moguća stanja.

signal/ stanje	S1	S2	S3	S4	S5	S6	S7	S8	S9	S10
ST0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
ST1	0	1	0	1	0	0	1	0	0	1
ST2	0	1	0	1	0	1	1	0	0	1
ST3	1	0	0	1	1	0	0	0	0	1
ST4	0	1	0	1	0	1	0	0	0	1
ST5	0	1	0	1	0	0	1	0	0	1
ST6	0	1	0	1	0	0	1	0	1	1
ST7	0	1	1	0	0	0	1	1	0	0
ST8	0	1	0	1	0	0	1	0	1	0
ST9	0	0	0	0	0	1	0	0	1	0

Tabela 4. Vrednosti kontrolnih signala u stanjima ST0-ST9.

Znači logički blok semafora treba da ima 10 izlaza i jedan ulaz. Proizvoljno je odlučeno da se za izlaze koriste portovi 1 i 3 mikrokontrolera, i to svih osam pinova porta 3 i dva LSB pina porta 1, a za ulaz port dva, tačnije LSB pin porta dva. U tabeli 5. prikazana je veza između signala S1-S10 i pinova portova 1 i 3.

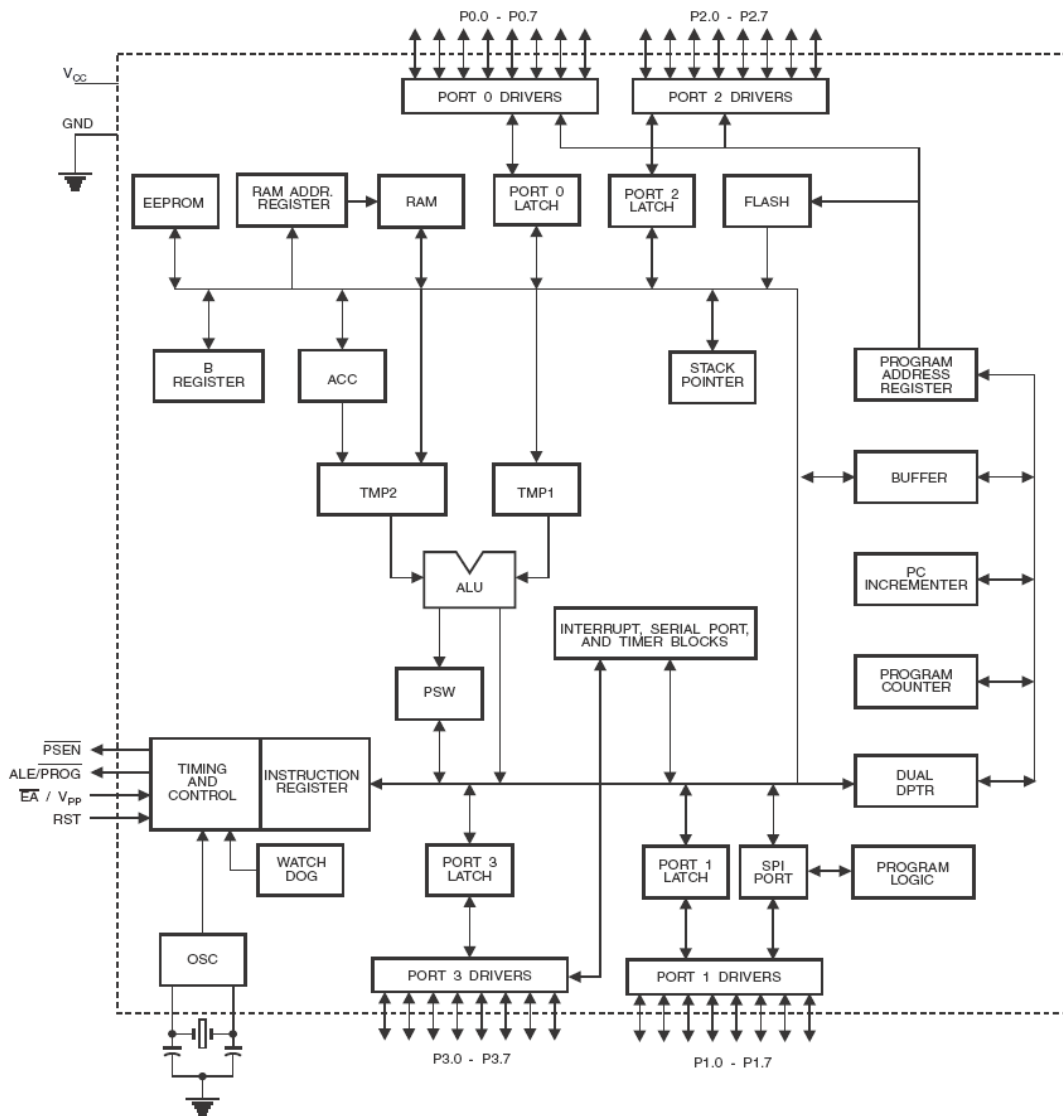
signal	S1	S2	S3	S4	S5	S6	S7	S8	S9	S10
pin porta	port 3 pin 0	port 3 pin 1	port 3 pin 2	port 3 pin 3	port 3 pin 4	port 3 pin 5	port 3 pin 6	port 3 pin 7	port 1 pin 0	port 1 pin 1

Tabela 5. Veza između kontrolnih signala i pinova portova.

## Realizacija

Pošto je realizacija bazirana na upotrebi mikrokontrolera AT89S8253 onda će, najpre, biti opisana njegova struktura i osnovne osobine neophodne za realizaciju ovog projekta.

Ovaj mikrokontroler baziran je na strukturi 8251, a njegova blok blok šema prikazana je na slici 4.



Slika 4. Struktura mikrokontrolera AT89S8253.

AT89S8253 je osmobitni mikrokontroler visokih performansi izrađen u CMOS tehnologiji. Od memorijskih resursa sadrži:

- 12k fleš memoriju, koja podržava ISP (In-System Programmable) način programiranja, predviđenu za smeštanje programa,

- 2K EEPROM memorije za podatke, koja takođe podržava ISP, i
- 256 bajta RAM-a.

Ima 32 ulazno/izlazna pina, raspoređena u 4 porta sa po osam pinova. Posедуje *watchdog tajmer*, tri 16-bitna tajmera/brojača, devet izvora prekida i ugrađen oscilator (kvarcni oscilator se vezuje na pinove XTAL1 i XTAL2). Radi smanjenja potrošnje, pored normalnog moda rada, mikrokontroler može da radi u *Idle* modu ili *Power-down* modu.

Portovi od 0 do 3, kao i drugi resursi mikrokontrolera, mogu imati više funkcija. Ovde će biti pomenute samo one koje su bitne za ovu aplikaciju.

Kao što je već rečeno, za kontrolne signale će tokom rada biti korišćeni portovi 1, 2 i 3 sa već pomenutom ulogom. Važno je naglasiti da se port 1 koristi pri programiranju fleš memorije. Tako pinovi P1.5 do P1.7 imaju sledeću ulogu: P1.5 je ujedno serijski ulaz MOSI (*Master Output Slave Input*), P1.6 je MISO (*Master Input Slave Output*), i P1.7 je SCK (*Sampling Clock*).

Sam algoritam serijskog programiranja je sledeći:

1. priključi se napajanje i pin za reset RST se postavi na visoko, H.
2. uključi se serijski način programiranja slanjem instrukcije serijskog programiranja na pin MOSI/P1.5. Pri tome se na pin SCK/P1.7 dovodi takt frekvencije barem 16 puta manje od frekvencije rada mikrokontrolera.
3. programira se fleš slanjem odgovarajuće instrukcije za upis i podataka. Mogu se pri programiranju koristiti dva moda: bajtovski ili stranični.
4. upis na bilo koju lokaciju može se verifikovati slanjem naredbe za čitanje, pri čemu se sadržaj memorijske lokacije dobija na pinu MISO/P1.6.
5. RST se vraća na niski nivo i mikrokontroler može da počne sa izvršavanjem programa.

Za programiranje fleš memorije u ovom slučaju je korišćen program *ISP Programmer* (program napisao Adam Dybkowski).

Pri radu će se koristiti tajmer 0 za merenje vremena. Kontrola rada ovog tajmera definiše se preko registara TCON i TMOD sa adresama 88h i 89h respektivno. Njihova struktura prikazana je na slici 5.

7	6	5	4	3	2	1	0
TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0

a)

7	6	5	4	3	2	1	0
GATE1	C/T1#	M11	M01	GATE0	C/T0#	M10	M00

b)

Slika 5. Struktura registra a) TCON i b) TMOD.

Značenje kontrolnih bitova je sledeće:

- TR0 služi za dozvolu rada tajmera 0



- TF0 se postavlja na jedinicu kada se javi prekoračenje tajmera, mora se softverski obrisati
- IT0 se postavlja na nulu da bi se podesilo okidanje donjom ivicom (level trigger) interapt signala INTO# ili se postavlja na jedinicu da bi se podesilo okidanje opadajućom ivicom INTO# signala.
- IE0 se postavlja na nulu od strane hardvera kada je interapt opslužen (kada je ivično trigerovan) ili se postavlja hardverski kada se detektuje interapt na pinu INTO#
- GATE0 treba da se postavi na nulu da bi se dozvolio rad Tajmera 0 kada god je setovan TR0 ili treba da se postavi da bi se dozvolio rad tajmera/brojača 0 samo kada je INTO# postavljen na visoko i TR0 setovan
- C/T0 služi da se izabere mod rada kao brojač ili kao tajmer
- bitovima M10 i M00 bira se mod rada. Modovi rada su dati u tabeli 6.

M10	M00	mod
0	0	8-bitni tajmer/brojač sa 5-bitnim preskalerom
0	1	16-bitni tajmer/brojač
1	0	8-bitni tajmer/brojač sa automatskim reloadovanjem
1	1	8-bitni tajmer/brojač

Tabela 6. Modovi rada za tajmer 0.

Pored ova dva registra postoje i još dva registra TH0 i TL0 sa adresama 8Ch i 8Ah, respektivno, koji predstavljaju stanje brojača/tajmera.

Kada se koristi kao tajmer, on uvećava svoj sadržaj na svakih dvanaest taktnih intervala, što ujedno iznosi i vreme izvršenja jedne instrukcije. S obzirom da je to 16-bitni registar, to znači da maksimalni interval vremena koji može da se izmeri pri radnoj frekvenciji mikrokontrolera od 11.0592MHz iznosi približno 74ms.

Da bi mogao da se prihvati interapt od tajmera 0 ili nekog drugog izvora, mora da se setuje registar dozvole interapta, IE, sa adresom A8h. Struktura ovog registra data je u tabeli 7.

7	6	5	4	3	2	1	0
EA	-	ET2	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

Tabela 7. Struktura registra IE.

Uloga ovih bitova je:

- EA bit ako nije postavljen onda se ignorišu svi interapti.
- ET2 bit dozvoljava prihvatanje interapta tajmera 2.
- ES je bit dozvole interapta za SPI i UART.
- ET1 bit dozvoljava prihvatanje interapta tajmera 1.
- EX1 bit dozvoljava prihvatanje spoljašnjeg interapta 1.
- ET0 bit dozvoljava prihvatanje interapta tajmera 0.
- EX0 bit dozvoljava prihvatanje spoljašnjeg interapta 0.

Watchdog tajmer broji instrukcione cikluse. Posедуje preskaler, tako da se maksimalni opseg može izabrati pomoću bitova PS2, PS1 i PS0. Maksimalni opseg u zavisnosti od stanja ovih bitova dat je u tabeli 8.

PS2	PS1	PS0	maksimalni opseg
0	0	0	16k
0	0	1	32k
0	1	0	64k
0	1	1	128k
1	0	0	256k
1	0	1	512k
1	1	0	1024k
1	1	1	2048k

Tabela 8. Maksimalni merni opseg watchdog tajmera.

Watchdog tajmer je kontrolisan preko kontrolnog registra WDTCN sa adresom A7h. Struktura registra prikazana je u tabeli 9.

7	6	5	4	3	2	1	0
PS2	PS1	PS0	WDIDLE	DISTRO	HWDT	WSWRST	WDTEN

Tabela 9. Struktura registra WDTCN.

Uloga bitova u kontroli je:

- PS2, PS1, PS0 su bitovi preskalera
- WDIDLE bit - ako nije postavljen, omogućava da watchdog tajmer nastavlja da broji i kada je mikrokontroler u Idle stanju; kada je on postavljen, watchdog tajmer ne broji u Idle stanju mikrokontrolera.
- DISTRO bit - kada nije postavljen, nakon što watchdog tajmer odbroji, onda se mikrokontroler resetuje a pin RST se postavi i može da resetuje čitav sistem oko mikrokontrolera; kada je ovaj bit postavljen, nakon isteka intervala watchdog tajmera, mikrokontroler se resetuje, a RST pin ostaje samo ulazni pin.
- HWDT bit - kada nije postavljen, watchdog može biti resetovan jednostavno postavljanjem bita WSWRST, međutim ukoliko je postavljen, onda se watchdog pokreće u rad upisom sekvence 1EH/E1H u WDTRST registar sa adresom A6h (posle ovakvog puštanja u rad ne može se resetovati watchdog bitom WSWRST već se mora upisati sekvenca 1EH/E1H u WDTRST SFR).
- WSWRST bit služi za resetovanje watchdog tajmera; kada se jednom ovaj bit postavi, automatski se resetuje u sledećem instrukcionom ciklusu.
- WDTEN bit je bit dozvole rada watchdog tajmera ukoliko je HWDT=0.

Da bi se smanjila potrošnja, mikrokontroler pored normalnog načina rada, poseduje još dva moda rada: Idle i Power-down mod. Stavljanje mikrokontrolera u Idle stanje znači da će on prestati sa izvršenjem instrukcija ali će sve periferije ostati aktivne. Ostaje u ovom stanju dok se ne resetuje ili prihvati interapt. Nakon obrade interapta nastavlja sa izvršenjem instrukcija od mesta u programu gde je ušao u Idle stanje.

Mikrokontroler ulazi u Idle stanje postavljanjem LSB bita PCON registra sa adresom 87h. Kada se mikrokontroler nađe u Power-down stanju onda se, ne samo prestaje sa izvršenjem instrukcija, već se i periferije zamrzavaju i oscilator prestaje sa radom. Iz ovog stanja se izlazi resetom ili primanjem spoljašnjeg interapta. U Power-down stanje se ulazi setovanjem četvrtog bita PCON registra.

Prethodno navedeni registri nalaze se u SFR (*Special Function Registers*) prostoru koji je grafički prikazan na slici 6.

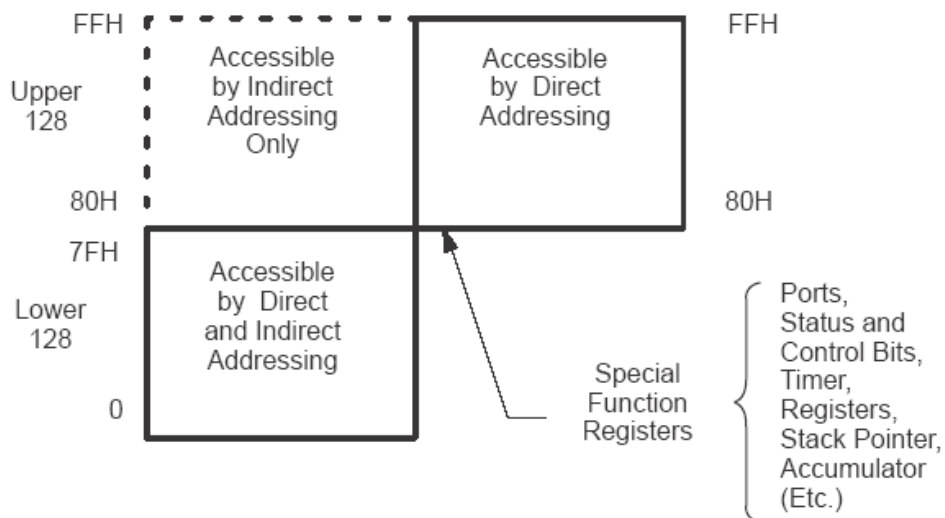
**Table 1.** AT89S8253 SFR Map and Reset Values

0F8H									0FFH
0F0H	B 00000000								0F7H
0E8H									0EFH
0E0H	ACC 00000000								0E7H
0D8H									0DFH
0D0H	PSW 00000000					SPCR 00000100			0D7H
0C8H	T2CON 00000000	T2MOD XXXXXX00	RCAP2L 00000000	RCAP2H 00000000	TL2 00000000	TH2 00000000			0CFH
0C0H									0C7H
0B8H	IP XX000000	SADEN 00000000							0BFH
0B0H	P3 11111111							IPH XX000000	0B7H
0A8H	IE 0X000000	SADDR 00000000	SPSR 000XXX00						0AFH
0A0H	P2 11111111						WDTRST (Write Only)	WDTCON 0000 0000	0A7H
98H	SCON 00000000	SBUF XXXXXXXX							9FH
90H	P1 11111111						EECON XX000011		97H
88H	TCON 00000000	TMOD 00000000	TL0 00000000	TL1 00000000	TH0 00000000	TH1 00000000	AUXR XXXXXXXX0	CLKREG XXXXXXXX0	8FH
80H	P0 11111111	SP 00000111	DP0L 00000000	DP0H 00000000	DP1L 00000000	DP1H 00000000	SPDR #####	PCON 0XXX0000	87H

Note: # means: 0 after cold reset and unchanged after warm reset.

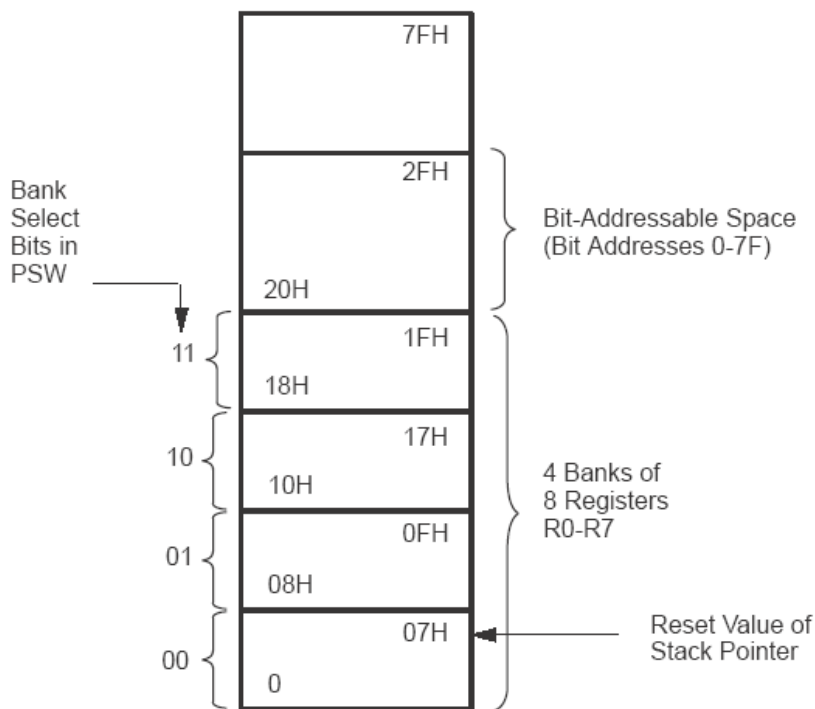
### Slika 6. SFR prostor.

SFR deli adresni prostor sa RAM-om. To znači da se adrese za viših 128 bajtova RAM-a koriste za adresiranje SFR-a. U zavisnosti od načina adresiranja pristupa se ili SFR-u ili višem delu RAM-a. Tako se direktnim adresiranjem pristupa SFR-u, dok se samo indirektnim adresiranjem može pristupiti 128 višim bajtovima RAM-a. Ovo je grafički prikazano na slici 7.



Slika 7. Preklapanje SFR i RAM adresnog prostora.

Nižim 128 bajtovima RAM-a može da se pristupa i direktno i indirektno. Organizacija nižih 128 bajtova RAM-a prikazana je na slici 8.

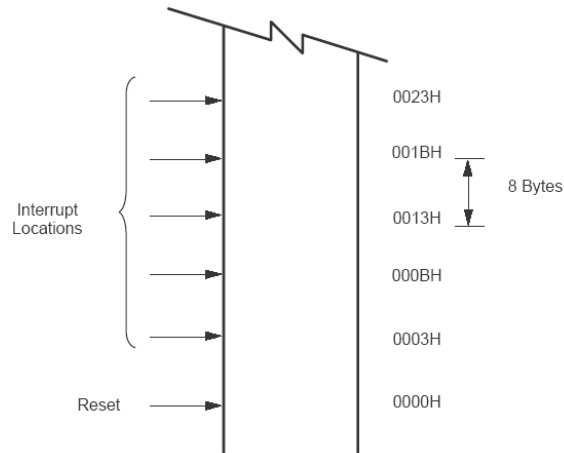


Slika 8. Organizacija nižih 128 bajtova RAM-a.

Kao što se sa slike 8. može videti, nižih 32 bajta je podeljeno u četiri banke registara. Svaka banka sadrži osam registra. Izbor banke obavlja se postavljanjem trećeg i četvrtog bita u PSW registru na odgovarajuću vrednost. Podrazumevana vrednost (*default*) selektuje prvu banku, a Stek Pointer (SP) je postavljen na adresu 07h. To znači da magacin zauzima prostor iznad prve banke. Međutim, ovo se može promeniti po potrebi tako da je položaj magacina proizvoljan kao i njegova veličina.

Memorijski prostor RAM-a u opsegu adresa od 20h do 2Fh je bit adresibilan, ali to u ovoj aplikaciji nije od važnosti.

Važno je napomenuti da se podaci mogu čuvati i u EEPROM-u ili nekoj spoljašnjoj memoriji, mada se to ovde ne koristi. Fleš memorija isključivo služi za smeštanje programa i u nju se ne mogu upisivati podaci tokom rada mikrokontrolera. Grafički prikaz organizacije nižeg dela programske memorije prikazan je na slici 9.



Slika 9. Niži deo programske memorije.

Ovo je sve što je potrebno da se zna o kontroleru i njegovim funkcijama koje se koriste u ovoj aplikaciji. Dodatne informacije mogu se naći na atmelovom sajtu na adresi [www.atmel.com](http://www.atmel.com).

## Softver

Ono što se može zaključiti na osnovu ASM dijagrama rada semafora, o kojima je bilo reči u razradi, je da je veći deo posla mikrokontrolera da meri vremena trajanja stanja semafora. Merenje vremena može da se uradi na dva načina: softverski i hardverski. Softverski način podrazumeva da se napravi jedna petlja sa unapred definisanim brojem prolaska kroz petlju. Ukoliko je vreme izvršenja jednog ciklusa petlje poznato, onda se ukupno vreme dobija kao proizvod broja prolaska kroz petlju i vremena trajanja jednog ciklusa petlje. Najprostiji oblik ovakve petlje na C-u bi bio: `for(i=0;i<n;i++)`. Ono što nije dobro kod ovakvog načina merenja vremena je što mikroprocesor sve svoje vreme troši na izvršavanje petlje i ne sme da prima interapte, jer će, u protivnom, izmereno vreme biti pogrešno. Upravo zbog toga je mnogo bolje koristiti tajmere mikrokontrolera za merenje vremena, jer oni rade nezavisno od mikroprocesora. Ne samo da mikroprocesor za to vreme može da izvršava neki program, već može biti stavljen u Idle stanje radi smanjenja potrošnje energije. Ovo je vrlo povoljno sa stanovišta ove aplikacije jer procesor ne radi nikakva izračunavanja dok se semafoski sistem nalazi u jednom stanju.

Kao što je već napomenuto, tajmeri mikrokontrolera su 16-bitni i maksimalni vremenski interval koji oni mogu da izmere pri radnoj frekvenciji kontrolera od 11.0592MHz je 74ms. Kako vremena menjanja svetala na semaforu iznose i do 1

minuta, to je očigledno nemoguće čisto hardverski, pomoću tajmera, meriti vreme. Iz tog razloga se pravi petlja u kojoj se koristi hardversko vreme merenja vremena. Neka je, za sada, *sleep\_for()* funkcija koja setuje tajmer za merenje određenog vremenskog intervala i stavlja mikrokontroler u Idle stanje. Onda se na C-u može napisati sledeći kôd za nerenje dužih vremenskih intervala:

```
for(i=0;i<n;i++)
{
    sleep_for()
}
```

Približno vreme koje se meri ovim kôdom jednako je proizvodu broja prolazaka kroz petlju i vremena koje meri tajmer. Naravno, vreme koje se potroši za izvršavanje petlje i setovanje tajmera treba dodati ovom vremenu. Međutim, s obzirom da se ne čini značajna greška, ova vremena se zanemaruju. Poželjno je da tajmer meri što duži vremenski interval. Iako maksimalno vreme koje može da izmeri iznosi 74ms, radi lakšeg računanja, najbolje je izabrati za osnovni vremenski interval tajmera od 50ms. Setovanje Tajmera 0 da meri vreme od 50ms omogućeno je sledećim kôdom:

```
TMOD &= 0xF0; // setovanje moda rada Tajmera 0
TMOD |= 0x01; // setovanje moda rada Tajmera 0
TH0 = 0x3C; // upisivanje 8 MSB bita broja 15536 u viši registr Tajmera 0
TL0 = 0xB0; // upisivanje 8 LSB bita broja 15536 u niži registr Tajmera 0
```

Prva dva reda kôda postavljaju Tajmer 0 u mod rada: 16-bitni tajmer. Druga dva reda upisuju 15536 kao vrednost brojača tajmera. To znači da će tajmer da izbroji  $65536 - 15536 = 50000$  instrukcionih ciklusa. Pošto jedan instrukcioni ciklus traje 12 taktnih intervala i ako, radi lakšeg računanja, pretpostavimo da je takt 12MHz, onda jedan instrukcioni ciklus traje 1 $\mu$ s. Zaokruživanje taktne frekvencije na 12MHz ne unosi veliku grešku i ona iznosi 4.3ns pri merenju vremena od 50ms. Pored predhodna četiri reda kôda potrebno je dodati i kôd za resetovanje fleg bita tajmera i setovanje dozvole rada tajmera. Pošto će se mikrokontroler nalaziti u Idle stanju za vreme merenja 50ms, onda se mora pridodati i kôd za njegovo postavljanje u Idle stanje i za dozvolu interapta od strane Tajmera 0. Dozvola interapta se mora postaviti kako bi mogao mikrokontroler da se vrati u normalno stanje izvršenja nakon isteka željenog vremenskog intervala. Svi prethodno pomenuti delovi kôdova mogu biti objedinjeni u funkciji pod nazivom *sleep\_for\_50ms()*. Tačan C opis ove funkcije je:

```
void sleep_for_50ms(void)
{
    TMOD &= 0xF0; // setovanje moda rada Tajmera 0
    TMOD |= 0x01; // setovanje moda rada Tajmera 0
    TH0 = 0x3C; // upis 8 MSB bita broja 15536 u viši registr Tajmera 0
    TL0 = 0xB0; // upis 8 LSB bita broja 15536 u niži registr Tajmera 0

    ET0 = 1; //dozvola interapta Tajmera 0
    EA=1; //globalna dozvola interapta
```

```
TF0 = 0; //brisanje overflow-a
TR0 = 1; //pustanje u rad brojaca
```

```
PCON |= 0x01; //stavljanje procesora u idle stanje radi uštede energije
```

```
}
```

Može se uočiti da stavljanjem ove funkcije u petlju unosi oko dvadesetak instrukcionih ciklusa koji će da unesu grešku u ukupno merenje vremena. Ovo se može kompenzovati oduzimanjem broja ovih nepoželjnih ciklusa od broja ciklusa tajmera koje on treba da izmeri. S obzirom da u ovoj aplikaciji tačnost merenja vremena nije mnogo kritična, a greška koju unosi dvadesetk redova kôda iznosi 0.04%, ono se može zanemariti.

Mnogo bitnija je pouzdanost rada semafora. Iz tog razloga se, za slučaj da se iz nekog razloga mikrokontroler ne probudi iz Idle stanja, setuje watchdog tajmer, koji će da resetuje sistem ukoliko on sam nije resetovan na 128 instrukcionih ciklusa ili približno 128ms. Instrukcija za resetovanje tajmera je zato ubačena u funkciju *sleep\_for\_50ms()* iza instrukcije za stavljanje kontrolera u Idle stanje. Kompletna funkcija *sleep\_for\_50ms()* sada izgleda.

```
void sleep_for_50ms(void)
```

```
{
```

```
TMOD &= 0xF0; // setovanje moda rada Tajmera 0
```

```
TMOD |= 0x01; // setovanje moda rada Tajmera 0
```

```
TH0 = 0x3C; // upis 8 MSB bita broja 15536 u viši registr Tajmera 0
```

```
TL0 = 0xB0; // upis 8 LSB bita broja 15536 u niži registar Tajmera 0
```

```
ET0 = 1; //dozvola interapta Tajmera 0
```

```
EA=1; //globalna dozvola interapta
```

```
TF0 = 0; //brisanje overflow-a
```

```
TR0 = 1; //pustanje u rad brojaca
```

```
PCON |= 0x01; //stavljanje procesora u idle stanje radi uštede energije
```

```
WDTCON=0x6B; //resetovanje watch dog tajmera
```

```
}
```

Inicijalizacija watchdog tajmera obavlja se na početku programa *main()*.

Prevodjenje ASM dijagrama preko CASE naredbe u C kod ostvaruje se uvođenjem promenljive *stanje* koja uzima vrednost od 0 do 9. Promenljiva *stanje* se ispituje u naredbi CASE, a grane CASE strukture predstavljaju odgovarajuća stanja u kojima se

semafor nalazi. Odgovarajuće vrednosti kontrolnih signala postavljaju se na portovima kada program uđe u odgovarajuću granu.

Usvojeno je da se semafor nalazi u *normalnom* modu, modu 1, kada je nulti pin porta 2 na nuli. U suprotnom, nalazi se u modu *trepćuće žuto*, mod 2. Da bi se osiguralo da ne dođe do konfliktnih situacija pri prelazu iz jednog stanja u drugo, uvedena su neka ograničenja koja se tiču menjanja moda. Najpe, da bi se dozvolilo da se raskrsnica isprazni pre nego što se pređe iz jednog moda rada u drugi, onda se prelaz iz moda 1 u mod 2 izvršava tek nakon stanja ST1 ili ST5 (sve crveno), a obrnuto se prvo ulazi u stanje ST1. Radi jasnijeg stavljanja do znanja vozačima da je semafor isključen i da treba da se pripreme za poštovanje drugih znakova u saobraćaju (pravo prvenstva ili znakove koje daje saobraćajac) prvo se, pri ulasku u mod rada 2, ulazi u stanje ST0 (sve ugašeno). Jedino se iz ovog stanja može vratiti u mod rada 1.

Poštovanjem svega navedenog, napisan je sledeći *main()* kod:

```
void main()
{
    unsigned char stanje=1;
    P3=74;
    P1=2;
    P2|=1;
    while(1)
    {
        switch (stanje)
        {
            case 0:
            {
                P3=0;
                P1=0;
                P2|=1;
                if ((P2&0x01)==0) stanje=1;
                else stanje=9;
                wait_for(t6);
                break;
            }
            case 1:
            {
                P3=74;
                P1=2;
                P2|=1;
            }
        }
    }
}
```



```
        if ((P2&0x01)==1) stanje=0;
        else stanje=2;
        wait_for(t1);
        break;
    }
case 2:
    {
        P3=106;
        P1=2;
        stanje=3;
        wait_for(t2);
        break;
    }
case 3:
    {
        P3=25;
        P1=2;
        stanje=4;
        wait_for(t3);
        break;
    }
case 4:
    {
        P3=42;
        P1=2;
        stanje=5;
        wait_for(t4);
        break;
    }
case 5:
    {
        P3=74;
        P1=2;
        P2|=1;
        if ((P2&0x01)==1) stanje=0;
```

```
        else stanje=6;
        wait_for(t1);
        break;
    }
case 6:
{
    P3=74;
    P1=3;
    stanje=7;
    wait_for(t2);
    break;
}
case 7:
{
    P3=198;
    P1=0;
    stanje=8;
    wait_for(t5);
    break;
}
case 8:
{
    P3=74;
    P1=1;
    stanje=1;
    wait_for(t4);
    break;
}
case 9:
{
    P3=32;
    P1=1;
    stanje=0;
    wait_for(t7);
    break;
}
```

```
    }  
    default:  
    {  
        P3=74;  
        P1=6;  
        P2|=1;  
        if ((P2&0x01)==1) stanje=0;  
        else stanje=2;  
        wait_for(t1);  
        break;  
    }  
    }  
}
```

Iz prethodnog kôda se može videti da su stanja i prelazi jasno definisani, što ga čini razumljivijim, ali ovako napisan kôd nije optimalan po brzini i veličini memorijskog prostora koji zauzima. Zbog toga je izvršena njegova optimizacija izbacivanjem CASE strukture i redova koji se ponavljaju. Kompletan program urađen preko CASE strukture priložen je u Prilogu A, dok je optimizovan program priložen u Prilogu B. Disasemblovan kôd neoptimizovanog programa dat je u Prilogu D. On pokazuje lokaciju pojedinih naredbi u memorijskom prostoru.

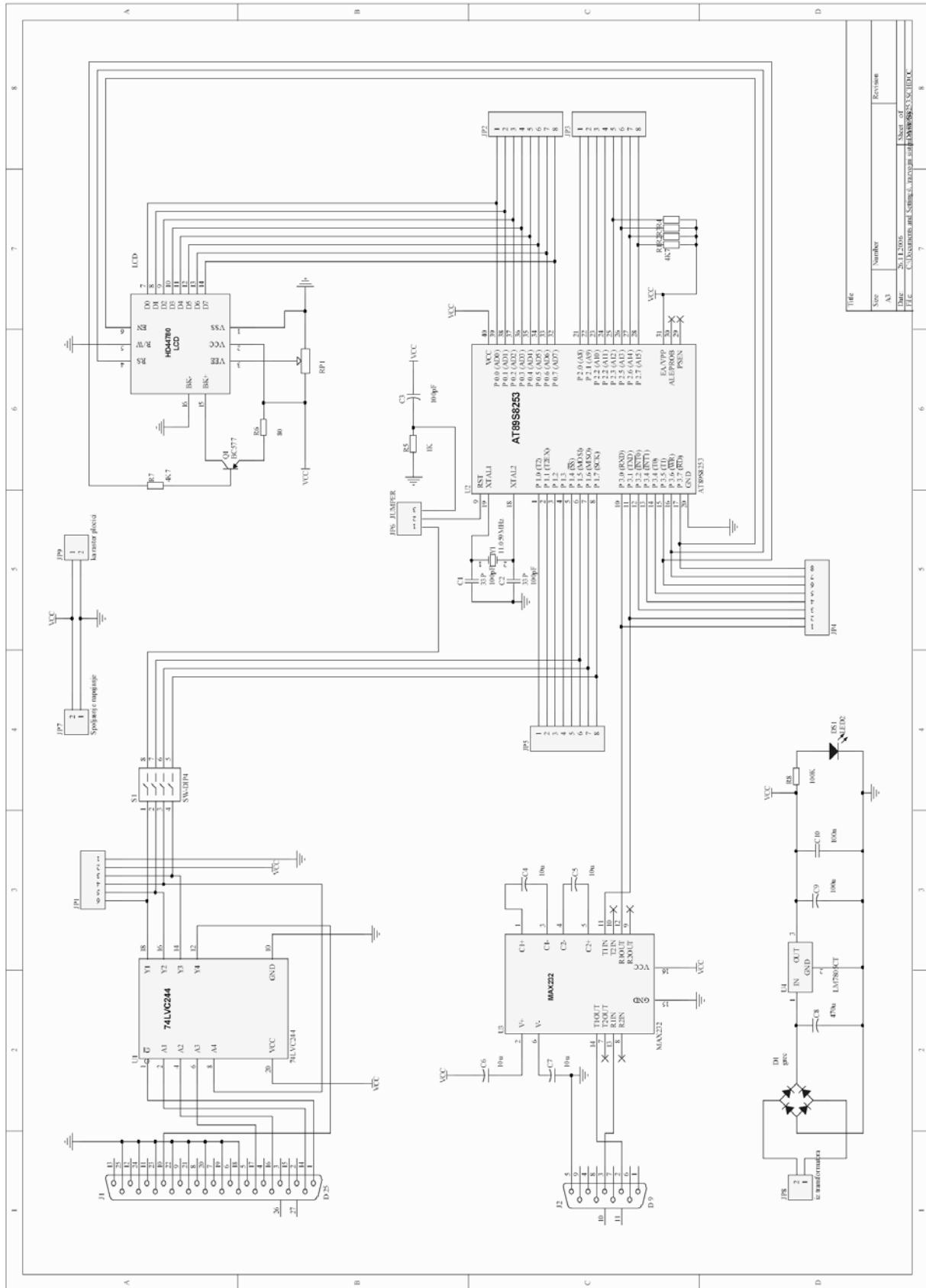
## **Hardver**

Za hardversku realizaciju semaforškog sistema iskorišćena je PCB koju je projektovao student J. Jovanovića. Njena Blok šema data je na slici 10. Šema prikazuje kako su povezani mikrokontroler AT89S8253, ispravljač napona od 220V AC 50Hz na 5V DC (trafo je smesten van PCB ploce), bafersko kolo 74LS244 kao pomoćno kolo za spregu sa računarom preko paralelnog porta, kolo max232 za spregu sa računarom preko RS232 porta.

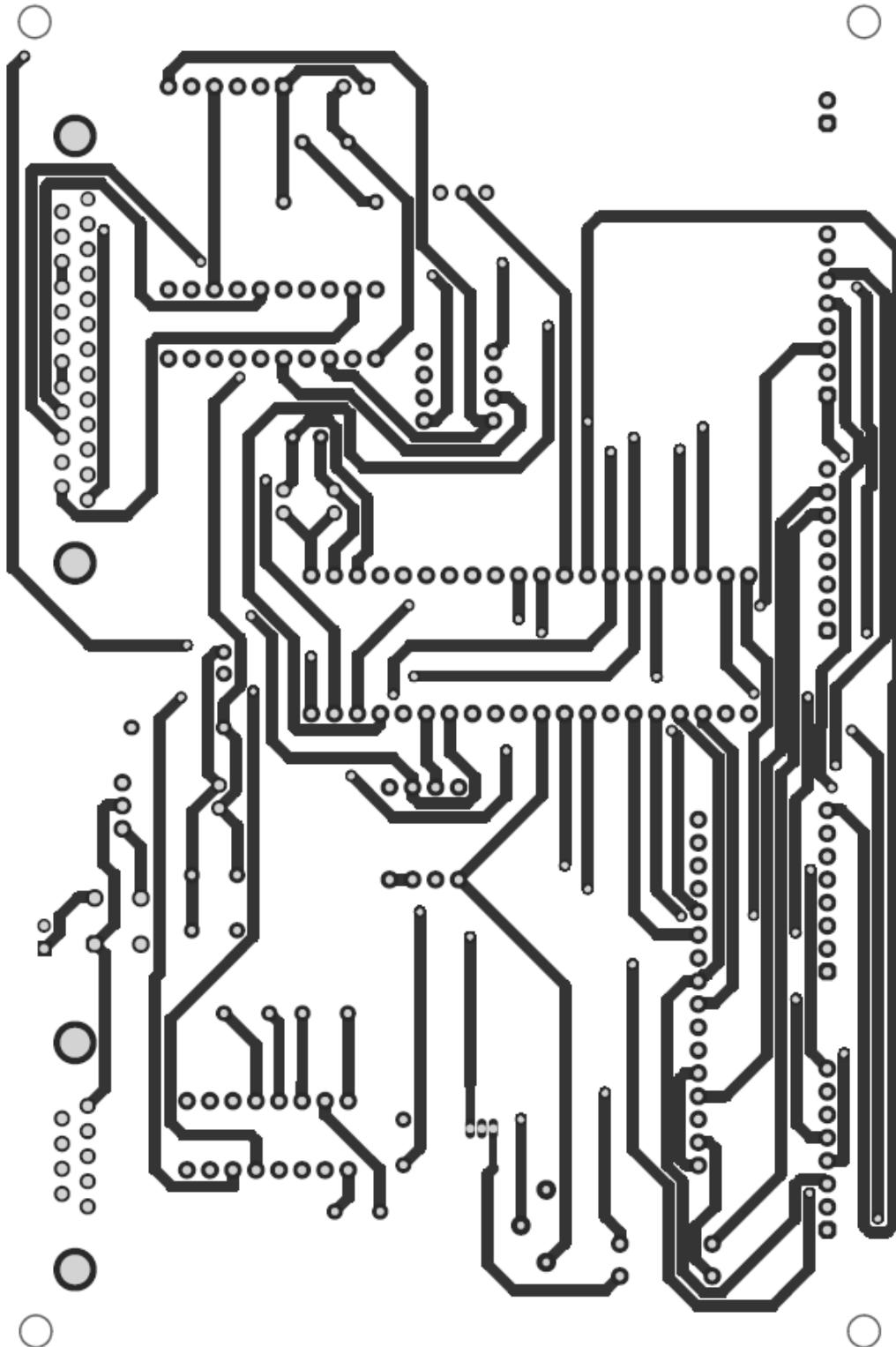
Gornja i donja strana štampane ploče (layout) prikazane su na slikama 11. i 12. respektivno, dok je šema rasporeda komponenata gornje strane ploče prikazana na slici 13.

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

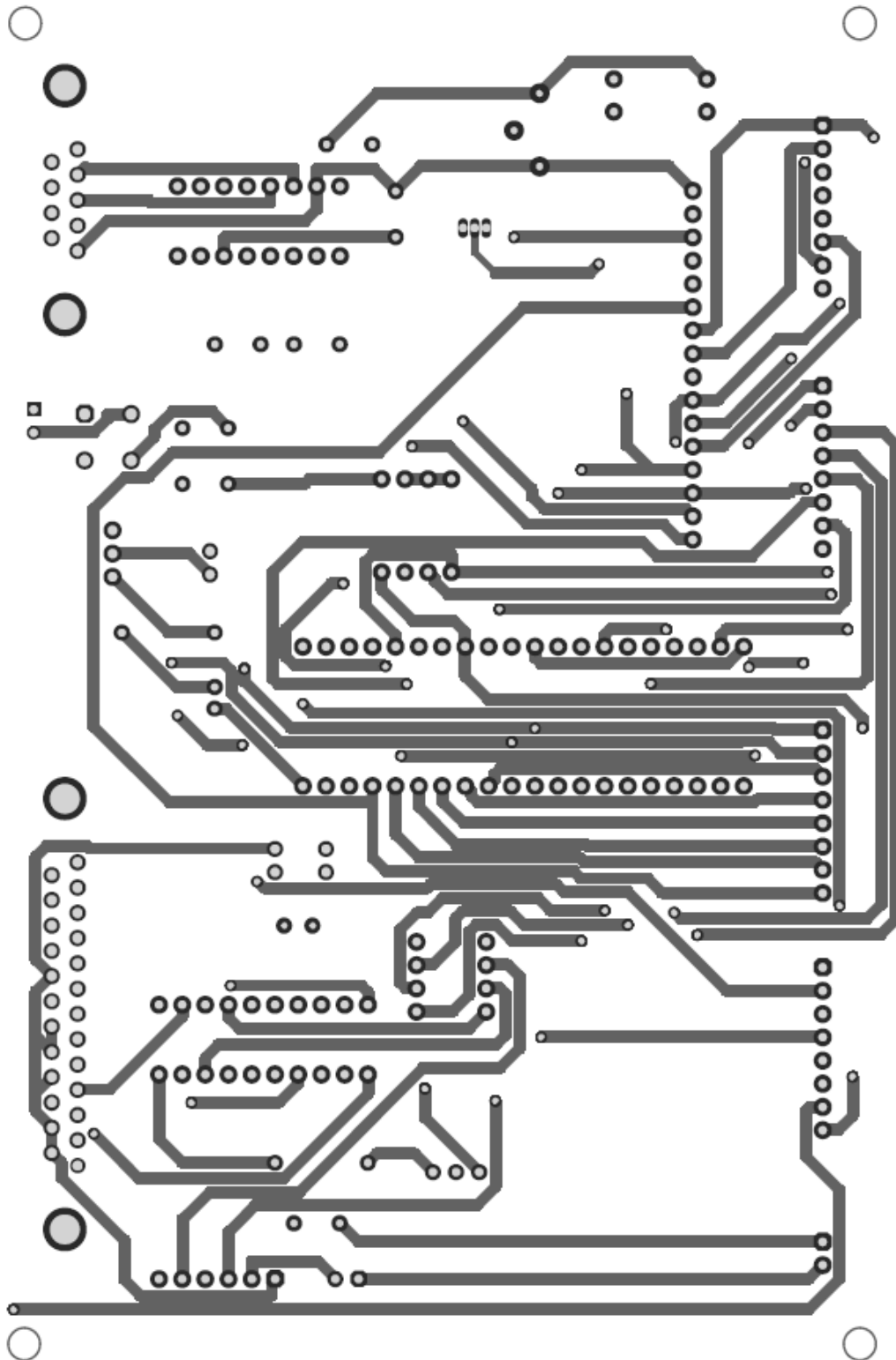
Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601



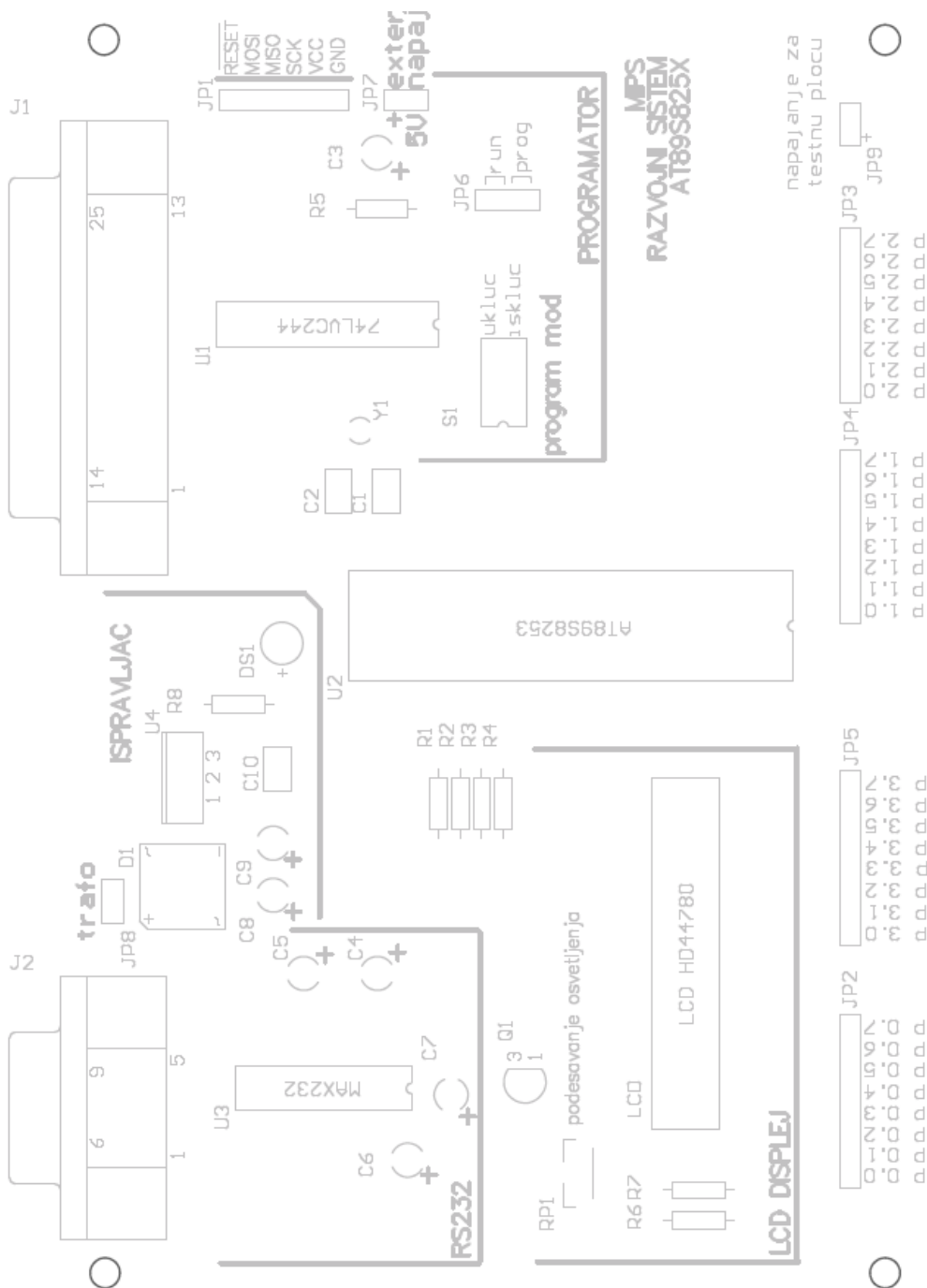
Slika 10. Blok šema elementa smeštenih na PCB ploči.



Slika 11. Layout gornje strane PCB-a



Slika 12. Layout donje strane PCB-a



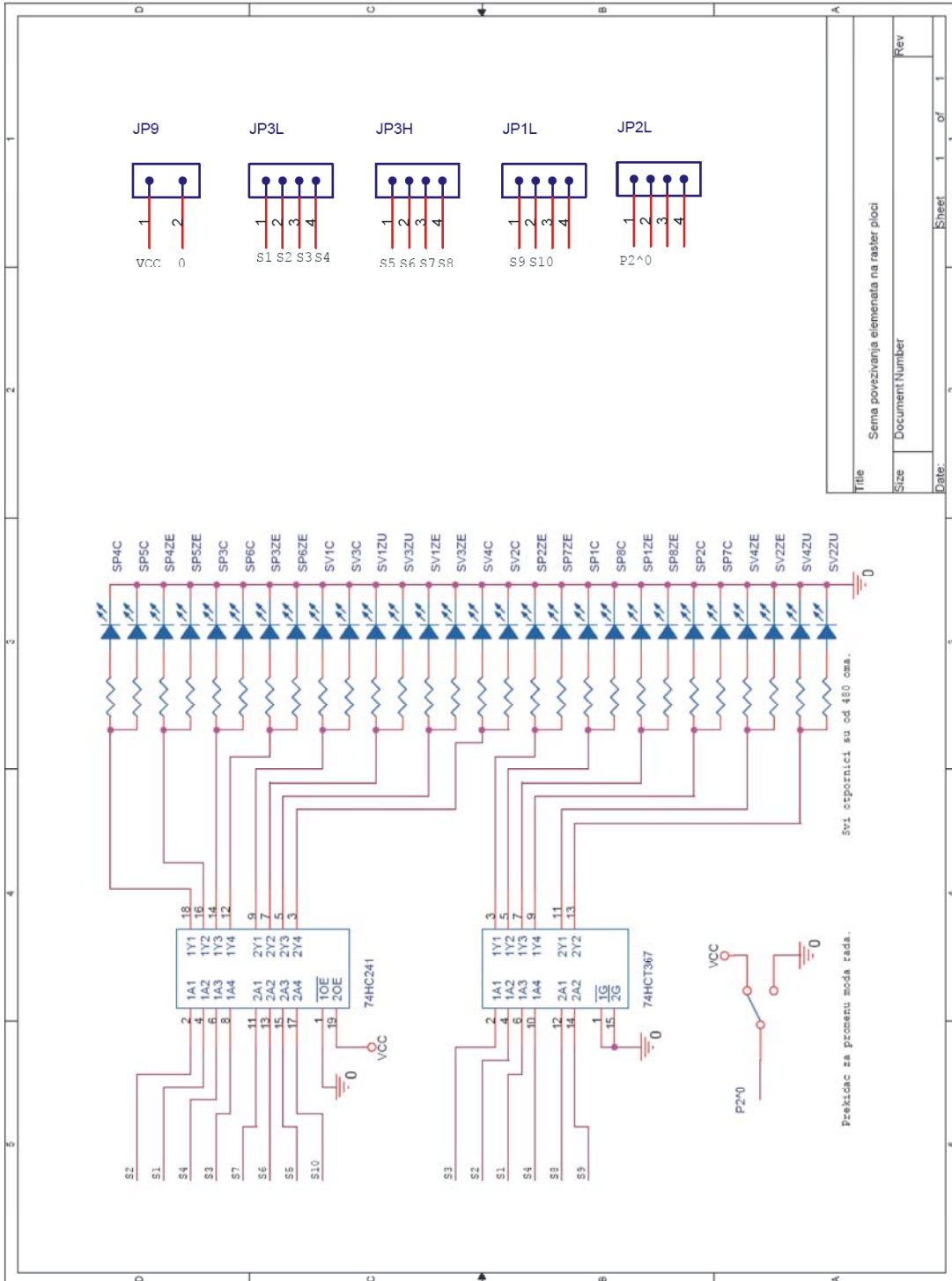
Slika 13. Prikaz rasporeda elemenata odštampan na gornjoj strani PCB-a

Rad semafora prikazuju LED koje su smestene odvojeno na raster ploči a napajaju se sa ploče na kojoj je smesten mikrokontroler. Na raster ploči nalaze se, takodje, i baferi preko kojih se diode sprežu sa mikrokontrolerom. Blok šema sistema na raster ploči prikazana je na slici 14.

Raster ploča se preko ženskih konektora spaja sa muškim konektorima na PCB-u. Šema povezivanja konektora data je u tabeli 10.

konektor sa raster ploče	JP9	JP3L	JP3H	JP1L	JP2L
konektor na PCB-u	JP9	JP4 nižih 4 pina	JP4 viših 4 pina	JP5 nižih 4 pina	JP3 nižih 4 pina

Tabela 10. Šema spajanja konektora raster ploče i PCB-a.



Slika 14. Blok šema sistema na raster ploči

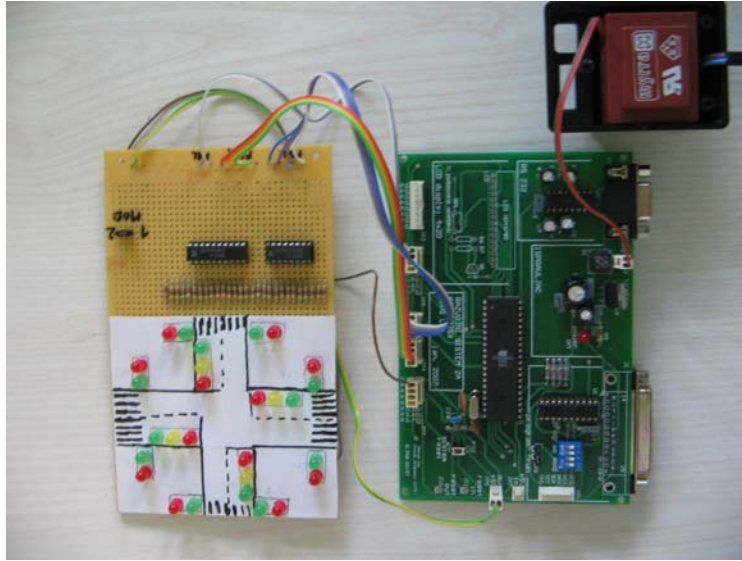


Spisak upotrebljenih komponenata dat je u tabeli 11.

komponente	br. komada
AT89S8253	1
74LS244	1
MAX232	1
LM7805	1
QARTC 11.059MHz	1
GREC 1A-250V	1
DSUB9 konektor ženski	1
DSUB25 konektor muški	1
kabl muško-ženski 25 pinski paralelni	1
inline konektor 4 muško/žensko	4
inline konektor 2 muško/žensko	3
letvica sa trnovima	1
podnožja 40DIL	1
podnožja 20DIL	2
podnožja 16DIL	1
prekidač DIP4	1
Trafo 6V 500mA	1
LED žuta	4
LED crvena	13
LED zelena	12
elektrolitski kondenzator 470 $\mu$ F/25V	1
elektrolitski kondenzator 100 $\mu$ F/25V	1
elektrolitski kondenzator 10 $\mu$ F/50V	4
blok kondenzator 100nF/25V	5
blok kondenzator 33pF/25V	2
blok kondenzator 100pF/25V	1
otpornik 100k 1/4W	1
otpornik 4k7 1/4W	5
otpornik 1k 1/4W	1
otpornik 80 1/4W	1
raster ploča	1
74HCT367	1
74HC241	1
otpornik 480 1/4W	28
mikroprekidač 5mm	1
priključni kabl za 220V	1
kabl trakasti 9*25	1.5m
džamperi	2

Tabela 11. Spisak upotrebljenih komponenata.

Izgled realizovanog hardvera prikazan je na slici 15.



Slika 15. Izgled realizovanog hardvera

## Testiranje

Testiranju sistema prethodilo je testiranje programa. Za tu svrhu korišćen je program *Keil uVision 3*. Nakon verifikacije ispravnosti napisanog programa iskorišćen je isti program *Keil uVision* za prevođenje C-koda u asemblerski, odnosno za kreiranje HEX fajla za programiranje kontrolera.

Potom je uz pomoć programa *ISP Programmer* generisani kôd prenešen u mikrokontroler. Rad sistema testiran je na realizovanom hardveru. Testirana su oba moda rada semafora, kao i rad nakon promene vremenskih parametara semafora. Testiranjem je utvrđeno da je projektni zadatak uspešno realizovan.

## Zaključak

Semaforški sistem je analiziran i detaljno razrađen. Postavljeni su bili jasni softverski i hardverski ciljevi. Uz dalju analizu realizovani su hardver i softver. U toku rada uočene su manje rutinske greške koje su uspešno otklonjene. Nakon učitavanja programa u mikrokontroler izvršeno je testiranje celokupnog semaforškog sistema. Testiranje je prošlo uspešno tako da se može zaključiti da je uprkos manjim poteškoćama uspešno realizovan sistem.

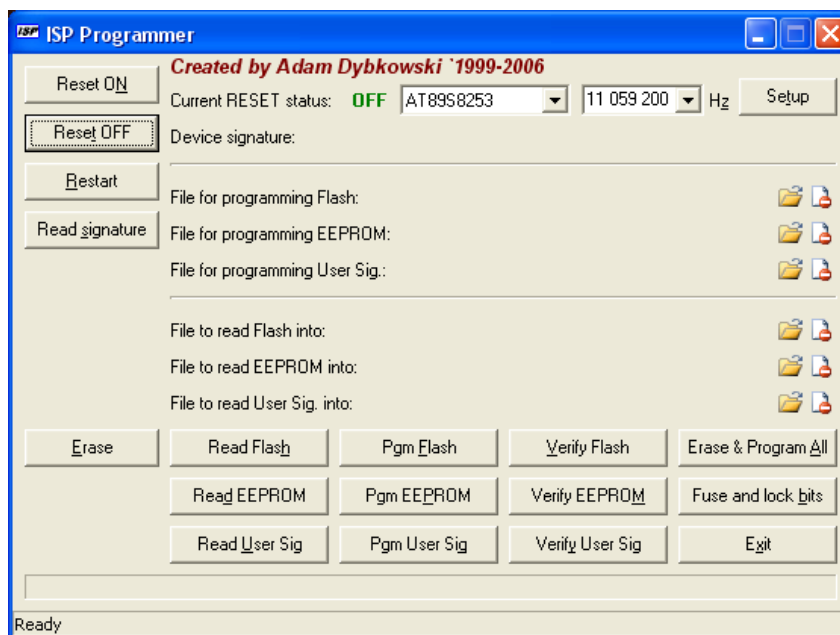
Moguća su dalja doradivanja na ovu temu kao na primer kreiranje većeg semaforškog sistema od četiri, pet raskrsnica koje bi bile povezane. Ovaj veći semaforški sistem bi bio povezan tako što bi mikrokontroleri mogli da komuniciraju radi poboljšanja efikasnosti regulisanja saobraćaja. Tako bi npr. otkazivanjem rada jedog semaforškog sistema na raskrsnici mogao saobraćaj ka njoj da se redukuje.

## Laboratorijska vežba za studente

Studenti bi trebalo da pročitaju prethodnu dokumentaciju radi pripreme za laboratorijsku vežbu. Njihov rad se svodi na testiranje semafora sistema i softversku modifikaciju rada semafora.

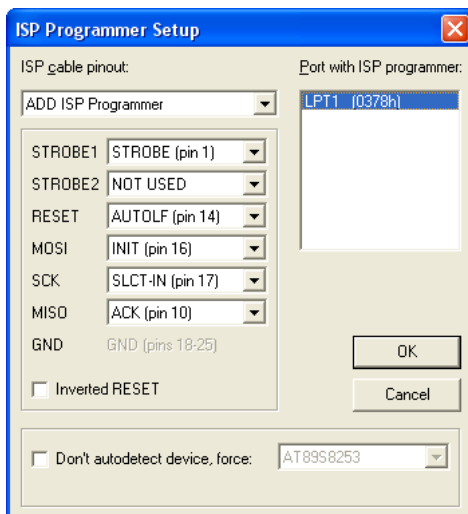
Prvo treba da proverite rad semafora učitavanjem originalnog programskog kôda u mikrokontroler. To se radi u nekoliko koraka:

1. Prebaciti džemper (JP6) na PCB ploči u položaj za programiranje. Položaj je naznačen na pločici.
2. Prebaciti prekidače (SW-DIP4) koji su smešteni pored pomenutog džampera u stanje uključeno (on). Stanje on je napisano na prekidaču.
3. Povezati priloženim kablom PCB ploču sa paralelnim portom računara i priključiti napajanje.
4. Pokrenuti program *ISP Programmer*. Pojaviće grafički interfejs prikazan na Slici 16.



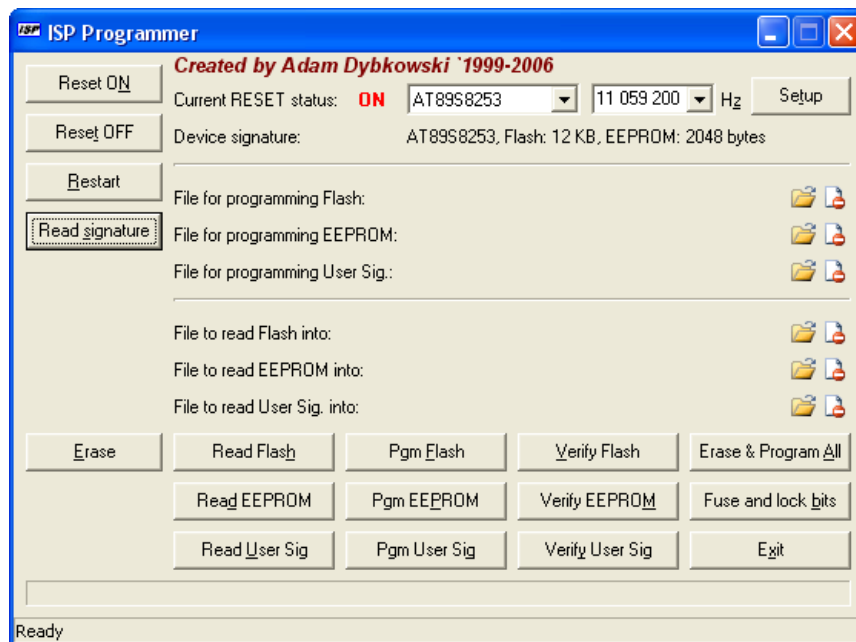
Slika 16. Grafički interfejs programa *ISP Programmer*.

5. Proveriti da li je dobro setovan program klikom na dugme Setup. Treba da se pojavi prozor sa slike 17. Ukoliko nije nešto dobro podešeno treba prepraviti. Zatvoriti prozor klikom na OK.



Slika 17. Prozor za setovanje pinova pri komunikaciji.

6. U glavnom prozoru u redu gde piše "File for programming Flash:" kliknuti na ikonicu foldera. Pronaći odgovarajući HEX fajl po direktivi asistenta nadležnog za laboratorijsku vežbu. Otvoriti HEX fajl.
7. Kliknuti na „Read signature“. Ukoliko je sve dobro povezano trebao bi sada prozor da izgleda kao na slici 18. Ukoliko se javi UNKNOWN za "Device signature" treba proveriti da li je sve dobro povezano i pokušati ponovo. Moguće su poteškoće u komunikaciji ukoliko konektori kablova nisu dobro pričvršćeni.



Slika 18. Izgled glavnog prozora nakon prepoznavanja mikrokontrolera.

8. Kliknuti na dugme „Erase&ProgramAll“.
9. Nakon što je program uspešno upisan u flesh mikrokontrolera on se može isčitati specificiranjem ime fajla u koji će da se smešta ono što je isčitano i klikom na dugme „Read Flash“.

10. Isključiti napajanje PCB pločice i skloniti kabl za povezivanje sa računarom.
11. Prebaciti prekidače (SW-DIP4) u položaj *isključeno*.
12. Prebaciti džemper (JP6) u položaj *run*. Položaj naznačen na PCB ploči.
13. Povezati kablove od raster ploče sa PCB pločom prema oznakama. U slučaju da nema oznaka pitati asistenta.
14. Priključiti napajanje.
15. Semafor bi trebao da počne sa radom. Ukoliko je potrebno, pritisnuti taster za reset.
16. Promeniti položaj džampera na raster ploči radi provere rada drugog moda.

Nakon što se studenti uvere u ispravnost rada semaforškog sistema mogu, korišćenjem programa *Keil uVision 3* da otvore studentsku verziju originalnog programa semaforškog sistema po instrukcijama asistenta. Menjanjem vremena trajanja stanja semafora u zaglavlju .c fajla, sledećih par redova koda:

```
#define t1 2 // setovanje vremena u sekundama za sve crveno
#define t2 1 // setovanje vremena u sekundama za prelazni rezim zuto pre zelenog
#define t3 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 1
#define t4 2 // setovanje vremena u sekundama za prelazni rezim zuto pre crvenog
#define t5 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 2
#define t6 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto off
#define t7 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto on
```

Studenti mogu podesiti prioritete smerova na raskrsnici tako da vreme trajanja zelenog svetla u jednom pravcu traje duže od drugog ili menjati frekvenciju treptanja žutog svetla.

Nakon odgovarajuće izmene programa treba kliknuti na dugme *build*. Proveriti da li je u opcijama "Options for target 1,, na podopciji „output“ štiklirana opcija Create HEX file. Nakon toga ponoviti sekvencu učitavanja programa, tj. HEX fajla u flash memoriju mikrokontrolera i proveriti rad izmenjenog sistema. Po nalogu asistenta napisati odgovarajući kratak izveštaj za laboratorijsku vežbu.

Izmeniti program tako da pre isključenja semafora za neki pravac na semaforu za vozila prvo triput trepne zeleno svetlo pre nego što se upali žuto. Nacrtati odgovarajući ASM dijagram i priložiti ga uz izveštaj za laboratorijsku vežbu. Studenti uz dozvolu asistenta mogu pogledati appendix C u kome je priložen program koji ovo obavlja.

## Prilog A

```
#include <reg52.h>

#define t1 2 // setovanje vremena u sekundama za sve crveno
#define t2 1 // setovanje vremena u sekundama za prelazni rezim zuto pre zelenog
#define t3 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 1
#define t4 2 // setovanje vremena u sekundama za prelazni rezim zuto pre crvenog
#define t5 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 2
#define t6 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto off
#define t7 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto on
sfr WDTCN = 0xA7;

void sleep_for_50ms(void)
{
    TMOD &= 0xF0; // setovanje moda rada tajmera 0
    TMOD |= 0x01; // setovanje moda rada tajmera 0
    TH0 = 0x3C; // upis 8 MSB bita broja 15536 u viši registr tajmera 0
    TL0 = 0xB0; // upis 8 LSB bita broja 15536 u niži registr tajmera 0

    ET0 = 1; //dozvola interapta tajmera 0
    EA=1; //globalna dozvola interapta

    TF0 = 0; //brisanje overflow-a
    TR0 = 1; //pustanje u rad brojaca

    PCON |= 0x01; //stavljanje procesora u idle stanje radi uštede energije

    WDTCN=0x6B; //resetovanje watch dog tajmera
}

void sleep_for(unsigned char time)
{
    unsigned char i=0;
```

```
for(;i<time;)
{
    i++;
    sleep_for_50ms();
}
}

void wait_for(float time)
{
    time *=20;
    sleep_for((unsigned char) time);
}

void intrpt() interrupt 1
{
}

void main()
{
    unsigned char stanje=1;
    P3=74;
    P1=2;
    P2|=1;
    while(1)
    {
        switch (stanje)
        {
            case 0:
            {
                P3=0;
                P1=0;
                P2|=1;
                if ((P2&0x01)==0) stanje=1;
                else stanje=9;
                wait_for(t6);
            }
        }
    }
}
```

```
        break;
    }
    case 1:
    {
        P3=74;
        P1=2;
        P2|=1;
        if ((P2&0x01)==1) stanje=0;
        else stanje=2;
        wait_for(t1);
        break;
    }
    case 2:
    {
        P3=106;
        P1=2;
        stanje=3;
        wait_for(t2);
        break;
    }
    case 3:
    {
        P3=25;
        P1=2;
        stanje=4;
        wait_for(t3);
        break;
    }
    case 4:
    {
        P3=42;
        P1=2;
        stanje=5;
        wait_for(t4);
        break;
    }
```



```
    }  
    case 5:  
    {  
        P3=74;  
        P1=2;  
        P2|=1;  
        if ((P2&0x01)==1) stanje=0;  
        else stanje=6;  
        wait_for(t1);  
        break;  
    }  
    case 6:  
    {  
        P3=74;  
        P1=3;  
        stanje=7;  
        wait_for(t2);  
        break;  
    }  
    case 7:  
    {  
        P3=198;  
        P1=0;  
        stanje=8;  
        wait_for(t5);  
        break;  
    }  
    case 8:  
    {  
        P3=74;  
        P1=1;  
        stanje=1;  
        wait_for(t4);  
        break;  
    }  
}
```

```
    case 9:
    {
        P3=32;
        P1=1;
        stanje=0;
        wait_for(t7);
        break;
    }
    default:
    {
        P3=74;
        P1=6;
        P2|=1;
        if ((P2&0x01)==1) stanje=0;
        else stanje=2;
        wait_for(t1);
        break;
    }
}
}
```

## Prilog B

```
#include <reg52.h>

#define t1 2 // setovanje vremena u sekundama za sve crveno
#define t2 1 // setovanje vremena u sekundama za prelazni rezim zuto pre zelenog
#define t3 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 1
#define t4 2 // setovanje vremena u sekundama za prelazni rezim zuto pre crvenog
#define t5 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 2
#define t6 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto off
#define t7 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto on
sfr WDTCN = 0xA7;

void sleep_for_50ms(void)
{
    //setovanje tajmera 0 za merenje 50ms

    //setovanje moda tajmera
    TMOD &= 0xF0;
    TMOD |= 0x01;

    ET0 = 1; //dozvola interapta tajmera 0
    EA=1; //globalna dozvola interapta

    //upisivanje pocetne vrednosti brojanja
    TH0 = 0x3C;
    TL0 = 0xB0;

    TF0 = 0; //brisanje overflow-a

    TR0 = 1; //pustanje u rad brojaca

    PCON |= 0x01; //stavljanje procesora u idle stanje radi uštede energije
```

```
    WDTCON=0x6B; //resetovanje watch dog tajmera  
}
```

```
void sleep_for(unsigned char time)
```

```
{  
    unsigned char i=0;  
    for(;i<time;)  
    {  
        i++;  
        sleep_for_50ms();  
    }  
}
```

```
void wait_for(float time)
```

```
{  
    time *=20;  
    sleep_for((unsigned char) time);  
}
```

```
void intrpt() interrupt 1
```

```
{  
}
```

```
void main()
```

```
{  
    WDTCON=0x6B; //setovanje watch dog tajmera  
    P3=74;  
    P1=2;  
    P2|=1;  
    while(1)  
    {  
mod1:    P3=74;  
        P1=2;  
        wait_for(t1);  
        P2|=1;  
        if ((P2&0x01)==1) goto mod2;
```

```
P3=106;
//P1=2;
wait_for(t2);
P3=25;
//P1=2;
wait_for(t3);
P3=42;
//P1=2;
wait_for(t4);
P3=74;
//P1=2;
wait_for(t1);
P2|=1;
if ((P2&0x01)==1) goto mod2;
//P3=74;
P1=3;
wait_for(t2);
P3=198;
P1=0;
wait_for(t5);
P3=74;
P1=1;
wait_for(t4);
goto mod1;
mod2: P3=0;
P1=0;
wait_for(t6);
P2|=1;
if ((P2&0x01)==0) goto mod1;
P3=32;
P1=1;
wait_for(t7);
goto mod2;
}
}
```

## Prilog C

```
#include <reg52.h>

#define t1 2 // setovanje vremena u sekundama za sve crveno
#define t2 1 // setovanje vremena u sekundama za prelazni režim zuto pre zelenog
#define t3 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 1
#define t4 2 // setovanje vremena u sekundama za prelazni režim zuto pre crvenog
#define t5 8 // setovanje vremena u sekundama za zeleno pravac 2
#define t6 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto off
#define t7 0.5 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zuto on
#define t8 0.25 // setovanje vremena u sekundama za trepcuce zeleno pre isključenja
sfr WDTCON = 0xA7;

void sleep_for_50ms(void)
{
    //setovanje tajmera 0 za merenje 50ms

    //setovanje moda tajmera
    TMOD &= 0xF0;
    TMOD |= 0x01;

    ET0 = 1; //dozvola interapta tajmera 0
    EA=1; //globalna dozvola interapta

    //upisivanje pocetne vrednosti brojanja
    TH0 = 0x3C;
    TL0 = 0xB0;

    TF0 = 0; //brisanje overflow-a

    TR0 = 1; //pustanje u rad brojaca
```

```
PCON |= 0x01; //stavljanje procesora u idle stanje radi uštede energije
```

```
WDTCON=0x6B; //resetovanje watch dog tajmera
```

```
}
```

```
void sleep_for(unsigned char time)
```

```
{
```

```
    unsigned char i=0;
```

```
    for(;i<time;)
```

```
    {
```

```
        i++;
```

```
        sleep_for_50ms();
```

```
    }
```

```
}
```

```
void wait_for(float time)
```

```
{
```

```
    time *=20;
```

```
    sleep_for((unsigned char) time);
```

```
}
```

```
void intrpt() interrupt 1
```

```
{
```

```
}
```

```
void main()
```

```
{
```

```
    WDTCON=0x6B; //setovanje watch dog tajmera
```

```
    P3=74;
```

```
    P1=2;
```

```
    P2|=1;
```

```
    while(1)
```

```
    {
```

```
mod1:    P3=74;
```

```
          P1=2;
```

```
          wait_for(t1);
```

```
          P2|=1;
```

```
if ((P2&0x01)==1) goto mod2;
P3=106;
//P1=2;
wait_for(t2);
P3=25;
//P1=2;
wait_for(t3);
// trepce zeleno
P3=9;
//P1=2;
wait_for(t8);
P3=25;
//P1=2;
wait_for(t8);
P3=9;
//P1=2;
wait_for(t8);
P3=25;
//P1=2;
wait_for(t8);
P3=9;
//P1=2;
wait_for(t8);
P3=25;
//P1=2;
wait_for(t8);
P3=42;
//P1=2;
wait_for(t4);
P3=74;
//P1=2;
wait_for(t1);
P2|=1;
if ((P2&0x01)==1) goto mod2;
```



Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
//P3=74;
P1=3;
wait_for(t2);
P3=198;
P1=0;
wait_for(t5);
// trepce zeleno
P3=70;
//P1=0;
wait_for(t8);
P3=198;
//P1=0;
wait_for(t8);
P3=70;
//P1=0;
wait_for(t8);
P3=198;
//P1=0;
wait_for(t8);
P3=70;
//P1=0;
wait_for(t8);
P3=198;
//P1=0;
wait_for(t8);

P3=74;
P1=1;
wait_for(t4);
goto mod1;
mod2: P3=0;
P1=0;
wait_for(t6);
P2|=1;
if ((P2&0x01)==0) goto mod1;
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
P3=32;  
P1=1;  
wait_for(t7);  
goto mod2;  
    }  
}
```

## Prilog D

```
126: ?C_STARTUP:  LJM  STARTUP1
127:
128:      RSEG  ?C_C51STARTUP
129:
130: STARTUP1:
131:
132: IF IDATALEN <> 0
C:0x0000  020390  LJM  STARTUP1(C:0390)
45: void intrpt() interrupt 1
46: {
47: }
48:
C:0x0003  32  RETI
C:0x0004  00  NOP
C:0x0005  00  NOP
C:0x0006  00  NOP
C:0x0007  00  NOP
C:0x0008  00  NOP
C:0x0009  00  NOP
C:0x000A  00  NOP
C:0x000B  020003  LJM  intrpt(C:0003)
      C?FPMUL:
C:0x000E  EC  MOV  A,R4
C:0x000F  4D  ORL  A,R5
C:0x0010  6011  JZ   C:0023
C:0x0012  E8  MOV  A,R0
C:0x0013  49  ORL  A,R1
C:0x0014  7017  JNZ  C:002D
C:0x0016  ED  MOV  A,R5
C:0x0017  33  RLC  A
C:0x0018  EC  MOV  A,R4
C:0x0019  33  RLC  A
C:0x001A  04  INC  A
C:0x001B  600D  JZ   C:002A
C:0x001D  E4  CLR  A
C:0x001E  FC  MOV  R4,A
C:0x001F  FF  MOV  R7,A
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
C:0x0020 FE  MOV  R6,A
C:0x0021 FD  MOV  R5,A
C:0x0022 22  RET
C:0x0023 E9  MOV  A,R1
C:0x0024 33  RLC  A
C:0x0025 E8  MOV  A,R0
C:0x0026 33  RLC  A
C:0x0027 04  INC  A
C:0x0028 70F8 JNZ  C:0022
C:0x002A 020180 LJMP C:0180
C:0x002D 12014B LCALL C:014B
C:0x0030 58  ANL  A,R0
C:0x0031 04  INC  A
C:0x0032 6009 JZ  C:003D
C:0x0034 E4  CLR  A
C:0x0035 CC  XCH  A,R4
C:0x0036 2481 ADD  A,#SP(0x81)
C:0x0038 5006 JNC  C:0040
C:0x003A 28  ADD  A,R0
C:0x003B 5009 JNC  C:0046
C:0x003D 02018A LJMP C:018A
C:0x0040 28  ADD  A,R0
C:0x0041 4003 JC  C:0046
C:0x0043 020187 LJMP C:0187
C:0x0046 C0E0 PUSH ACC(0xE0)
C:0x0048 EB  MOV  A,R3
C:0x0049 4A  ORL  A,R2
C:0x004A 7044 JNZ  C:0090
C:0x004C B98006 CJNE R1,#P0(0x80),C:0055
C:0x004F D0E0 POP  ACC(0xE0)
C:0x0051 FB  MOV  R3,A
C:0x0052 020176 LJMP C:0176
C:0x0055 EF  MOV  A,R7
C:0x0056 4E  ORL  A,R6
C:0x0057 701C JNZ  C:0075
C:0x0059 BD8008 CJNE R5,#P0(0x80),C:0064
C:0x005C EB  MOV  A,R3
C:0x005D FF  MOV  R7,A
C:0x005E EA  MOV  A,R2
C:0x005F FE  MOV  R6,A
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x0060 E9  MOV  A,R1
C:0x0061 FD  MOV  R5,A
C:0x0062 80EB SJMP  C:004F
C:0x0064 E9  MOV  A,R1
C:0x0065 8DF0 MOV  B(0xF0),R5
C:0x0067 A4  MUL  AB
C:0x0068 FE  MOV  R6,A
C:0x0069 E5F0 MOV  A,B(0xF0)
C:0x006B 0200F7 LJMP  C:00F7
C:0x006E E9  MOV  A,R1
C:0x006F CD  XCH  A,R5
C:0x0070 F9  MOV  R1,A
C:0x0071 EA  MOV  A,R2
C:0x0072 FE  MOV  R6,A
C:0x0073 EB  MOV  A,R3
C:0x0074 FF  MOV  R7,A
C:0x0075 EF  MOV  A,R7
C:0x0076 89F0 MOV  B(0xF0),R1
C:0x0078 A4  MUL  AB
C:0x0079 FC  MOV  R4,A
C:0x007A E5F0 MOV  A,B(0xF0)
C:0x007C CE  XCH  A,R6
C:0x007D 89F0 MOV  B(0xF0),R1
C:0x007F A4  MUL  AB
C:0x0080 2E  ADD  A,R6
C:0x0081 FF  MOV  R7,A
C:0x0082 E4  CLR  A
C:0x0083 35F0 ADDC  A,B(0xF0)
C:0x0085 CD  XCH  A,R5
C:0x0086 89F0 MOV  B(0xF0),R1
C:0x0088 A4  MUL  AB
C:0x0089 2D  ADD  A,R5
C:0x008A FE  MOV  R6,A
C:0x008B E4  CLR  A
C:0x008C 35F0 ADDC  A,B(0xF0)
C:0x008E 8067 SJMP  C:00F7
C:0x0090 EF  MOV  A,R7
C:0x0091 4E  ORL  A,R6
C:0x0092 7005 JNZ  C:0099
C:0x0094 BD80D7 CJNE  R5,#P0(0x80),C:006E
    
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
C:0x0097 80C3 SJMP C:005C
C:0x0099 EF MOV A,R7
C:0x009A 8BF0 MOV B(0xF0),R3
C:0x009C A4 MUL AB
C:0x009D ACF0 MOV R4,B(0xF0)
C:0x009F EE MOV A,R6
C:0x00A0 8BF0 MOV B(0xF0),R3
C:0x00A2 A4 MUL AB
C:0x00A3 2C ADD A,R4
C:0x00A4 FC MOV R4,A
C:0x00A5 E4 CLR A
C:0x00A6 35F0 ADDC A,B(0xF0)
C:0x00A8 F8 MOV R0,A
C:0x00A9 EF MOV A,R7
C:0x00AA 8AF0 MOV B(0xF0),R2
C:0x00AC A4 MUL AB
C:0x00AD 2C ADD A,R4
C:0x00AE E5F0 MOV A,B(0xF0)
C:0x00B0 38 ADDC A,R0
C:0x00B1 FC MOV R4,A
C:0x00B2 E4 CLR A
C:0x00B3 33 RLC A
C:0x00B4 CB XCH A,R3
C:0x00B5 8DF0 MOV B(0xF0),R5
C:0x00B7 A4 MUL AB
C:0x00B8 2C ADD A,R4
C:0x00B9 FC MOV R4,A
C:0x00BA E5F0 MOV A,B(0xF0)
C:0x00BC 3B ADDC A,R3
C:0x00BD F8 MOV R0,A
C:0x00BE EE MOV A,R6
C:0x00BF 8AF0 MOV B(0xF0),R2
C:0x00C1 A4 MUL AB
C:0x00C2 2C ADD A,R4
C:0x00C3 FC MOV R4,A
C:0x00C4 E5F0 MOV A,B(0xF0)
C:0x00C6 38 ADDC A,R0
C:0x00C7 F8 MOV R0,A
C:0x00C8 E4 CLR A
C:0x00C9 33 RLC A
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x00CA  CF  XCH  A,R7
C:0x00CB  89F0  MOV  B(0xF0),R1
C:0x00CD  A4  MUL  AB
C:0x00CE  2C  ADD  A,R4
C:0x00CF  FC  MOV  R4,A
C:0x00D0  E5F0  MOV  A,B(0xF0)
C:0x00D2  38  ADDC A,R0
C:0x00D3  CF  XCH  A,R7
C:0x00D4  3400  ADDC A,#0x00
C:0x00D6  CE  XCH  A,R6
C:0x00D7  89F0  MOV  B(0xF0),R1
C:0x00D9  A4  MUL  AB
C:0x00DA  2F  ADD  A,R7
C:0x00DB  FF  MOV  R7,A
C:0x00DC  E5F0  MOV  A,B(0xF0)
C:0x00DE  3E  ADDC A,R6
C:0x00DF  FE  MOV  R6,A
C:0x00E0  E4  CLR  A
C:0x00E1  33  RLC  A
C:0x00E2  C9  XCH  A,R1
C:0x00E3  8DF0  MOV  B(0xF0),R5
C:0x00E5  A4  MUL  AB
C:0x00E6  2E  ADD  A,R6
C:0x00E7  FE  MOV  R6,A
C:0x00E8  E5F0  MOV  A,B(0xF0)
C:0x00EA  39  ADDC A,R1
C:0x00EB  CD  XCH  A,R5
C:0x00EC  8AF0  MOV  B(0xF0),R2
C:0x00EE  A4  MUL  AB
C:0x00EF  2F  ADD  A,R7
C:0x00F0  FF  MOV  R7,A
C:0x00F1  E5F0  MOV  A,B(0xF0)
C:0x00F3  3E  ADDC A,R6
C:0x00F4  FE  MOV  R6,A
C:0x00F5  E4  CLR  A
C:0x00F6  3D  ADDC A,R5
C:0x00F7  FD  MOV  R5,A
C:0x00F8  33  RLC  A
C:0x00F9  D0E0  POP  ACC(0xE0)
C:0x00FB  FB  MOV  R3,A
    
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
C:0x00FC 5007 JNC C:0105
C:0x00FE 0B INC R3
C:0x00FF BB00F CJNE R3,#0x00,C:0111
C:0x0102 02018A LJMP C:018A
C:0x0105 EC MOV A,R4
C:0x0106 2C ADD A,R4
C:0x0107 FC MOV R4,A
C:0x0108 EF MOV A,R7
C:0x0109 33 RLC A
C:0x010A FF MOV R7,A
C:0x010B EE MOV A,R6
C:0x010C 33 RLC A
C:0x010D FE MOV R6,A
C:0x010E ED MOV A,R5
C:0x010F 33 RLC A
C:0x0110 FD MOV R5,A
C:0x0111 020162 LJMP C:0162
```

C?CASTF:

```
C:0x0114 ED MOV A,R5
C:0x0115 D2E7 SETB 0xE0.7
C:0x0117 CD XCH A,R5
C:0x0118 33 RLC A
C:0x0119 EC MOV A,R4
C:0x011A 33 RLC A
C:0x011B 92D5 MOV F0(0xD0.5),C
C:0x011D 2481 ADD A,#SP(0x81)
C:0x011F 4006 JC C:0127
C:0x0121 E4 CLR A
C:0x0122 FF MOV R7,A
C:0x0123 FE MOV R6,A
C:0x0124 FD MOV R5,A
C:0x0125 FC MOV R4,A
C:0x0126 22 RET
C:0x0127 FC MOV R4,A
C:0x0128 E4 CLR A
C:0x0129 CF XCH A,R7
C:0x012A CE XCH A,R6
C:0x012B CD XCH A,R5
C:0x012C CC XCH A,R4
C:0x012D 24E0 ADD A,#ACC(0xE0)
```



Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x012F 5011 JNC C:0142
C:0x0131 74FF MOV A,#0xFF
C:0x0133 80ED SJMP C:0122
C:0x0135 C3 CLR C
C:0x0136 CC XCH A,R4
C:0x0137 13 RRC A
C:0x0138 CC XCH A,R4
C:0x0139 CD XCH A,R5
C:0x013A 13 RRC A
C:0x013B CD XCH A,R5
C:0x013C CE XCH A,R6
C:0x013D 13 RRC A
C:0x013E CE XCH A,R6
C:0x013F CF XCH A,R7
C:0x0140 13 RRC A
C:0x0141 CF XCH A,R7
C:0x0142 04 INC A
C:0x0143 70F0 JNZ C:0135
C:0x0145 30D5DE JNB F0(0xD0.5),C:0126
C:0x0148 020195 LJMP C?LNEG(C:0195)
C:0x014B E9 MOV A,R1
C:0x014C D2E7 SETB 0xE0.7
C:0x014E C9 XCH A,R1
C:0x014F 33 RLC A
C:0x0150 E8 MOV A,R0
C:0x0151 33 RLC A
C:0x0152 F8 MOV R0,A
C:0x0153 92D5 MOV F0(0xD0.5),C
C:0x0155 ED MOV A,R5
C:0x0156 D2E7 SETB 0xE0.7
C:0x0158 CD XCH A,R5
C:0x0159 33 RLC A
C:0x015A EC MOV A,R4
C:0x015B 33 RLC A
C:0x015C FC MOV R4,A
C:0x015D 5002 JNC C:0161
C:0x015F B2D5 CPL F0(0xD0.5)
C:0x0161 22 RET
C:0x0162 EC MOV A,R4
C:0x0163 30E710 JNB 0xE0.7,C:0176
    
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
C:0x0166 0F INC R7
C:0x0167 BF00C CJNE R7,#0x00,C:0176
C:0x016A 0E INC R6
C:0x016B BE0008 CJNE R6,#0x00,C:0176
C:0x016E 0D INC R5
C:0x016F BD0004 CJNE R5,#0x00,C:0176
C:0x0172 0B INC R3
C:0x0173 EB MOV A,R3
C:0x0174 6014 JZ C:018A
C:0x0176 A2D5 MOV C,F0(0xD0.5)
C:0x0178 EB MOV A,R3
C:0x0179 13 RRC A
C:0x017A FC MOV R4,A
C:0x017B ED MOV A,R5
C:0x017C 92E7 MOV 0xE0.7,C
C:0x017E FD MOV R5,A
C:0x017F 22 RET
C:0x0180 74FF MOV A,#0xFF
C:0x0182 FC MOV R4,A
C:0x0183 FD MOV R5,A
C:0x0184 FE MOV R6,A
C:0x0185 FF MOV R7,A
C:0x0186 22 RET
C:0x0187 E4 CLR A
C:0x0188 80F8 SJMP C:0182
C:0x018A A2D5 MOV C,F0(0xD0.5)
C:0x018C 74FF MOV A,#0xFF
C:0x018E 13 RRC A
C:0x018F FC MOV R4,A
C:0x0190 7D80 MOV R5,#P0(0x80)
C:0x0192 E4 CLR A
C:0x0193 80EF SJMP C:0184
C?LNEG:
C:0x0195 C3 CLR C
C:0x0196 E4 CLR A
C:0x0197 9F SUBB A,R7
C:0x0198 FF MOV R7,A
C:0x0199 E4 CLR A
C:0x019A 9E SUBB A,R6
C:0x019B FE MOV R6,A
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
C:0x019C E4 CLR A
C:0x019D 9D SUBB A,R5
C:0x019E FD MOV R5,A
C:0x019F E4 CLR A
C:0x01A0 9C SUBB A,R4
C:0x01A1 FC MOV R4,A
C:0x01A2 22 RET
      C?CCASE:
C:0x01A3 D083 POP DPH(0x83)
C:0x01A5 D082 POP DPL(0x82)
C:0x01A7 F8 MOV R0,A
C:0x01A8 E4 CLR A
C:0x01A9 93 MOVC A,@A+DPTR
C:0x01AA 7012 JNZ C:01BE
C:0x01AC 7401 MOV A,#0x01
C:0x01AE 93 MOVC A,@A+DPTR
C:0x01AF 700D JNZ C:01BE
C:0x01B1 A3 INC DPTR
C:0x01B2 A3 INC DPTR
C:0x01B3 93 MOVC A,@A+DPTR
C:0x01B4 F8 MOV R0,A
C:0x01B5 7401 MOV A,#0x01
C:0x01B7 93 MOVC A,@A+DPTR
C:0x01B8 F582 MOV DPL(0x82),A
C:0x01BA 8883 MOV DPH(0x83),R0
C:0x01BC E4 CLR A
C:0x01BD 73 JMP @A+DPTR
C:0x01BE 7402 MOV A,#0x02
C:0x01C0 93 MOVC A,@A+DPTR
C:0x01C1 68 XRL A,R0
C:0x01C2 60EF JZ C:01B3
C:0x01C4 A3 INC DPTR
C:0x01C5 A3 INC DPTR
C:0x01C6 A3 INC DPTR
C:0x01C7 80DF SJMP C:01A8
      49: void main()
      50: {
      51:   unsigned char stanje=1;
C:0x01C9 750E01 MOV 0xE,#0x01
      52:   P3=74;
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x01CC 75B04A MOV P3(0xB0),#0x4A
53: P1=2;
C:0x01CF 759002 MOV P1(0x90),#0x02
54: P2|=1;
C:0x01D2 43A001 ORL PPAGE_SFR(0xA0),#0x01
55: while(1)
56: {
57:     switch (stanje)
C:0x01D5 E50E MOV A,0x0E
C:0x01D7 1201A3 LCALL C?CCASE(C:01A3)
C:0x01DA 01FC AJMP C:00FC
C:0x01DC 00 NOP
C:0x01DD 021F01 LJMP C:1F01
C:0x01E0 024202 LJMP C:4202
C:0x01E3 025903 LJMP C:5903
C:0x01E6 027004 LJMP C:7004
C:0x01E9 028705 LJMP C:8705
C:0x01EC 02AB06 LJMP C:AB06
C:0x01EF 02C207 LJMP C:C207
C:0x01F2 02D908 LJMP C:D908
C:0x01F5 02F009 LJMP C:F009
C:0x01F8 00 NOP
C:0x01F9 00 NOP
C:0x01FA 03 RR A
C:0x01FB 07 INC @R1
58: {
59:     case 0:
60:     {
61:         P3=0;
C:0x01FC 75B000 MOV P3(0xB0),#0x00
62:         P1=0;
C:0x01FF 759000 MOV P1(0x90),#0x00
63:         P2|=1;
C:0x0202 43A001 ORL PPAGE_SFR(0xA0),#0x01
64:         if((P2&0x01)==0) stanje=1;
C:0x0205 E5A0 MOV A,PPAGE_SFR(0xA0)
C:0x0207 20E005 JB 0xE0.0,C:020F
C:0x020A 750E01 MOV 0x0E,#0x01
C:0x020D 8003 SJMP C:0212
65:         else stanje=9;

```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x020F 750E09 MOV 0x0E,#0x09
66:          wait_for(t6);
C:0x0212 7F00 MOV R7,#0x00
C:0x0214 7E00 MOV R6,#0x00
C:0x0216 7D00 MOV R5,#0x00
C:0x0218 7C3F MOV R4,#0x3F
C:0x021A 12032F LCALL wait_for(C:032F)
67:          break;
C:0x021D 80B6 SJMP C:01D5
68:          }
69:          case 1:
70:          {
71:          P3=74;
C:0x021F 75B04A MOV P3(0xB0),#0x4A
72:          P1=2;
C:0x0222 759002 MOV P1(0x90),#0x02
73:          P2|=1;
C:0x0225 43A001 ORL PPAGE_SFR(0xA0),#0x01
74:          if((P2&0x01)==1) stanje=0;
C:0x0228 E5A0 MOV A,PPAGE_SFR(0xA0)
C:0x022A 30E005 JNB 0xE0.0,C:0232
C:0x022D 750E00 MOV 0x0E,#0x00
C:0x0230 8003 SJMP C:0235
75:          else stanje=2;
C:0x0232 750E02 MOV 0x0E,#0x02
76:          wait_for(t1);
C:0x0235 7F00 MOV R7,#0x00
C:0x0237 7E00 MOV R6,#0x00
C:0x0239 7D00 MOV R5,#0x00
C:0x023B 7C40 MOV R4,#0x40
C:0x023D 12032F LCALL wait_for(C:032F)
77:          break;
C:0x0240 8093 SJMP C:01D5
78:          }
79:          case 2:
80:          {
81:          P3=106;
C:0x0242 75B06A MOV P3(0xB0),#0x6A
82:          P1=2;
C:0x0245 759002 MOV P1(0x90),#0x02
    
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
83:                stanje=3;
C:0x0248  750E03  MOV    0x0E,#0x03
84:                wait_for(t2);
C:0x024B  7F00  MOV    R7,#0x00
C:0x024D  7E00  MOV    R6,#0x00
C:0x024F  7D80  MOV    R5,#P0(0x80)
C:0x0251  7C3F  MOV    R4,#0x3F
C:0x0253  12032F  LCALL  wait_for(C:032F)
85:                break;
C:0x0256  0201D5  LJMP   C:01D5
86:                }
87:                case 3:
88:                {
89:                P3=25;
C:0x0259  75B019  MOV    P3(0xB0),#0x19
90:                P1=2;
C:0x025C  759002  MOV    P1(0x90),#0x02
91:                stanje=4;
C:0x025F  750E04  MOV    0x0E,#0x04
92:                wait_for(t3);
C:0x0262  7F00  MOV    R7,#0x00
C:0x0264  7E00  MOV    R6,#0x00
C:0x0266  7D00  MOV    R5,#0x00
C:0x0268  7C41  MOV    R4,#0x41
C:0x026A  12032F  LCALL  wait_for(C:032F)
93:                break;
C:0x026D  0201D5  LJMP   C:01D5
94:                }
95:                case 4:
96:                {
97:                P3=42;
C:0x0270  75B02A  MOV    P3(0xB0),#0x2A
98:                P1=2;
C:0x0273  759002  MOV    P1(0x90),#0x02
99:                stanje=5;
C:0x0276  750E05  MOV    0x0E,#0x05
100:               wait_for(t4);
C:0x0279  7F00  MOV    R7,#0x00
C:0x027B  7E00  MOV    R6,#0x00
C:0x027D  7D00  MOV    R5,#0x00
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x027F 7C40 MOV R4,#0x40
C:0x0281 12032F LCALL wait_for(C:032F)
101:          break;
C:0x0284 0201D5 LJMP C:01D5
102:          }
103:          case 5:
104:          {
105:          P3=74;
C:0x0287 75B04A MOV P3(0xB0),#0x4A
106:          P1=2;
C:0x028A 759002 MOV P1(0x90),#0x02
107:          P2|=1;
C:0x028D 43A001 ORL PPAGE_SFR(0xA0),#0x01
108:          if ((P2&0x01)==1) stanje=0;
C:0x0290 E5A0 MOV A,PPAGE_SFR(0xA0)
C:0x0292 30E005 JNB 0xE0.0,C:029A
C:0x0295 750E00 MOV 0x0E,#0x00
C:0x0298 8003 SJMP C:029D
109:          else stanje=6;
C:0x029A 750E06 MOV 0x0E,#0x06
110:          wait_for(t1);
C:0x029D 7F00 MOV R7,#0x00
C:0x029F 7E00 MOV R6,#0x00
C:0x02A1 7D00 MOV R5,#0x00
C:0x02A3 7C40 MOV R4,#0x40
C:0x02A5 12032F LCALL wait_for(C:032F)
111:          break;
C:0x02A8 0201D5 LJMP C:01D5
112:          }
113:          case 6:
114:          {
115:          P3=74;
C:0x02AB 75B04A MOV P3(0xB0),#0x4A
116:          P1=3;
C:0x02AE 759003 MOV P1(0x90),#0x03
117:          stanje=7;
C:0x02B1 750E07 MOV 0x0E,#0x07
118:          wait_for(t2);
C:0x02B4 7F00 MOV R7,#0x00
C:0x02B6 7E00 MOV R6,#0x00
    
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

C:0x02B8 7D80 MOV R5,#P0(0x80)
C:0x02BA 7C3F MOV R4,#0x3F
C:0x02BC 12032F LCALL wait_for(C:032F)
119:          break;
C:0x02BF 0201D5 LJMP C:01D5
120:          }
121:          case 7:
122:          {
123:          P3=198;
C:0x02C2 75B0C6 MOV P3(0xB0),#0xC6
124:          P1=0;
C:0x02C5 759000 MOV P1(0x90),#0x00
125:          stanje=8;
C:0x02C8 750E08 MOV 0x0E,#0x08
126:          wait_for(t5);
C:0x02CB 7F00 MOV R7,#0x00
C:0x02CD 7E00 MOV R6,#0x00
C:0x02CF 7D00 MOV R5,#0x00
C:0x02D1 7C41 MOV R4,#0x41
C:0x02D3 12032F LCALL wait_for(C:032F)
127:          break;
C:0x02D6 0201D5 LJMP C:01D5
128:          }
129:          case 8:
130:          {
131:          P3=74;
C:0x02D9 75B04A MOV P3(0xB0),#0x4A
132:          P1=1;
C:0x02DC 759001 MOV P1(0x90),#0x01
133:          stanje=1;
C:0x02DF 750E01 MOV 0x0E,#0x01
134:          wait_for(t4);
C:0x02E2 7F00 MOV R7,#0x00
C:0x02E4 7E00 MOV R6,#0x00
C:0x02E6 7D00 MOV R5,#0x00
C:0x02E8 7C40 MOV R4,#0x40
C:0x02EA 12032F LCALL wait_for(C:032F)
135:          break;
C:0x02ED 0201D5 LJMP C:01D5
136:          }

```



Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```

137:          case 9:
138:          {
139:              P3=32;
C:0x02F0 75B020 MOV   P3(0xB0),#0x20
140:              P1=1;
C:0x02F3 759001 MOV   P1(0x90),#0x01
141:              stanje=0;
C:0x02F6 750E00 MOV   0x0E,#0x00
142:              wait_for(t7);
C:0x02F9 7F00  MOV   R7,#0x00
C:0x02FB 7E00  MOV   R6,#0x00
C:0x02FD 7D00  MOV   R5,#0x00
C:0x02FF 7C3F  MOV   R4,#0x3F
C:0x0301 12032F LCALL wait_for(C:032F)
143:              break;
C:0x0304 0201D5 LJMP  C:01D5
144:          }
145:          default:
146:          {
147:              P3=74;
C:0x0307 75B04A MOV   P3(0xB0),#0x4A
148:              P1=6;
C:0x030A 759006 MOV   P1(0x90),#0x06
149:              P2|=1;
C:0x030D 43A001 ORL   PPAGE_SFR(0xA0),#0x01
150:              if ((P2&0x01)==1) stanje=0;
C:0x0310 E5A0  MOV   A,PPAGE_SFR(0xA0)
C:0x0312 30E005 JNB   0xE0.0,C:031A
C:0x0315 750E00 MOV   0x0E,#0x00
C:0x0318 8003  SJMP  C:031D
151:              else stanje=2;
C:0x031A 750E02 MOV   0x0E,#0x02
152:              wait_for(t1);
C:0x031D 7F00  MOV   R7,#0x00
C:0x031F 7E00  MOV   R6,#0x00
C:0x0321 7D00  MOV   R5,#0x00
C:0x0323 7C40  MOV   R4,#0x40
C:0x0325 12032F LCALL wait_for(C:032F)
153:              break;
C:0x0328 0201D5 LJMP  C:01D5

```

```
154:          }
155:          }
156:      }
C:0x032B  0201D5  LJMP  C:01D5
157: }
C:0x032E  22      RET
39: void wait_for(float time)
C:0x032F  8F0B  MOV  0x0B,R7
C:0x0331  8E0A  MOV  0x0A,R6
C:0x0333  8D09  MOV  0x09,R5
C:0x0335  8C08  MOV  0x08,R4
40: {
41:     time *=20;
C:0x0337  AF0B  MOV  R7,0x0B
C:0x0339  AE0A  MOV  R6,0x0A
C:0x033B  AD09  MOV  R5,0x09
C:0x033D  AC08  MOV  R4,0x08
C:0x033F  7B00  MOV  R3,#0x00
C:0x0341  7A00  MOV  R2,#0x00
C:0x0343  79A0  MOV  R1,#PPAGE_SFR(0xA0)
C:0x0345  7841  MOV  R0,#0x41
C:0x0347  12000E  LCALL C?FPMUL(C:000E)
C:0x034A  8F0B  MOV  0x0B,R7
C:0x034C  8E0A  MOV  0x0A,R6
C:0x034E  8D09  MOV  0x09,R5
C:0x0350  8C08  MOV  0x08,R4
42:     sleep_for((unsigned char) time);
C:0x0352  AF0B  MOV  R7,0x0B
C:0x0354  AE0A  MOV  R6,0x0A
C:0x0356  AD09  MOV  R5,0x09
C:0x0358  AC08  MOV  R4,0x08
C:0x035A  120114  LCALL C?CASTF(C:0114)
C:0x035D  12037C  LCALL sleep_for(C:037C)
43: }
C:0x0360  22      RET
12: void sleep_for_50ms(void)
13: {
14:     TMOD &= 0xF0; // setovanje moda rada tajmera 0
C:0x0361  5389F0  ANL  TMOD(0x89),#B(0xF0)
15:     TMOD |= 0x01; // setovanje moda rada tajmera 0
```

Projektni zadatak: **Realizacija semafora na bazi mikrokontrolera AT89S8253**

Miloš Petković 11591 i Rade Rakić 11601

```
C:0x0364 438901 ORL   TMOD(0x89),#0x01
    16: TH0 = 0x3C; // upis 8 MSB bita broja 15536 u viši registr tajmera 0
C:0x0367 758C3C MOV   TH0(0x8C),#0x3C
    17: TL0 = 0xB0; // upis 8 LSB bita broja 15536 u niži registr tajmera 0
    18:
C:0x036A 758AB0 MOV   TL0(0x8A),#P3(0xB0)
    19: ET0 = 1; //dozvola interapta tajmera 0
C:0x036D D2A9  SETB  ET0(0xA8.1)
    20: EA=1; //globalna dozvola interapta
    21:
C:0x036F D2AF  SETB  EA(0xA8.7)
    22: TF0 = 0; //brisanje overflow-a
C:0x0371 C28D  CLR   TF0(0x88.5)
    23: TR0 = 1; //pustanje u rad brojaca
    24:
C:0x0373 D28C  SETB  TR0(0x88.4)
    25: PCON |= 0x01; //stavljanje procesora u idle stanje radi uštede energije
    26:
C:0x0375 438701 ORL   PCON(0x87),#0x01
    27: WDTCON=0x6B; //resetovanje watch dog tajmera
C:0x0378 75A76B MOV   WDTCON(0xA7),#0x6B
    28: }
C:0x037B 22    RET
    29: void sleep_for(unsigned char time)
C:0x037C 8F0C  MOV   0x0C,R7
    30: {
    31:     unsigned char i=0;
C:0x037E 750D00 MOV   0x0D,#0x00
    32:     for(;i<time;)
C:0x0381 E50D  MOV   A,0x0D
C:0x0383 C3    CLR   C
C:0x0384 950C  SUBB  A,0x0C
C:0x0386 5007  JNC   C:038F
    33:     {
    34:         i++;
C:0x0388 050D  INC   0x0D
    35:         sleep_for_50ms();
C:0x038A 120361 LCALL sleep_for_50ms(C:0361)
    36:     }
C:0x038D 80F2  SJMP  C:0381
```

```

37: }
C:0x038F 22  RET
133:      MOV  R0,#IDATALEN - 1
C:0x0390 787F  MOV  R0,#0x7F
134:      CLR  A
C:0x0392 E4  CLR  A
135: IDATALOOP:  MOV  @R0,A
C:0x0393 F6  MOV  @R0,A
136:      DJNZ R0,IDATALOOP
C:0x0394 D8FD  DJNZ  R0,IDATALOOP(C:0393)
185:      MOV  SP,#?STACK-1
186:
187: ; This code is required if you use L51_BANK.A51 with Banking Mode 4
188: ;<h> Code Banking
189: ;<q> Select Bank 0 for L51_BANK.A51 Mode 4
190: #if 0
191: ; <i> Initialize bank mechanism to code bank 0 when using L51_BANK.A51 with Banking
Mode 4.
192: EXTRN CODE (?B_SWITCH0)
193:      CALL  ?B_SWITCH0  ; init bank mechanism to code bank 0
194: #endif
195: ;</h>
C:0x0396 75810E  MOV  SP(0x81),#0x0E
196:      LJMP ?C_START
C:0x0399 0201C9  LJMP  main(C:01C9)
C:0x039C 00  NOP

```