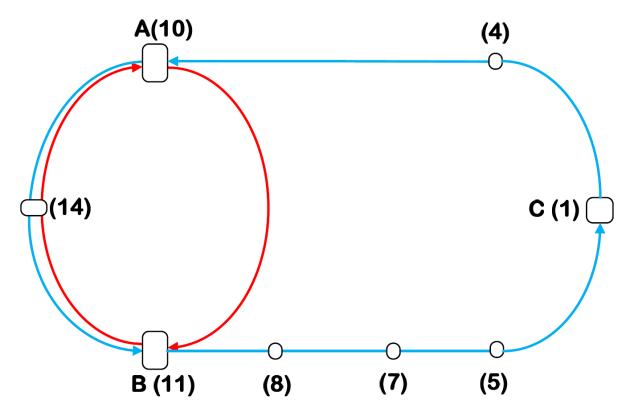
BARTULOVIĆ MIHOVIL,0036453342 ERDELIĆ TOMISLAV, 0036450291	FAKULTET ELEKTROTEHNIKE I RAČUNARSTVA ZAGREB ZAVOD ZA AUTOMATIKU I RAČUNALNO INŽENJERSTVO	
PAVLOVIĆ ALEN, 0036452163	Sustavi s diskretnim događajima	5.6.2013
1.D_AUT AUTOMATIKA	1. seminarski zadatak	

Opis zadatka

Neka se na pruzi prikazanoj na Slici 2 nalaze tri grada: A, B i C koji odgovaraju redom čvorovima 10, 11 i 1. Pojednostavljeni prikaz željezničke pruge koja povezuje ta tri grada prikazan je na Slici 1. Promatraju se dvije linije: crvena i plava. Crvena linija je kraća i povezuje gradove A i B te prometuje u smjeru kazaljke na satu. Plava linija povezuje sva tri grada te prometuje u smjeru suprotnom od kazaljke na satu. Vremena trajanja puta na pojedinim segmentima prikazana su u Tablici 1.



Slika 1. Isječak željezničke pruge

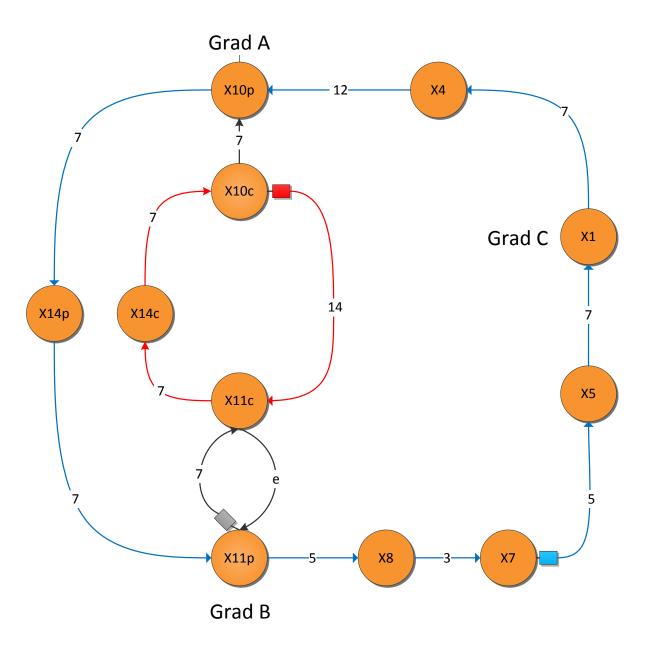
(10,14),(14,10)	(14,11),(11,14)	(10,11)	(11,8)	(8,7)	(7,5)	(5,1)	(1,4)	(4,10)
7	7	14	5	3	5	7	7	12

Tablica 1. Trajanje vožnje na bridovima

- 1. Neka su na raspolaganju dva vlaka (po jedan vlak na svakoj liniji). Korištenjem max-plus algebre potrebno je projektirati sustav upravljanja kojim se postiže što manji prosječni ciklus. Odrediti max-plus model za taj slučaj, početno stanje te prosječni ciklus.
- 2. Prema uputama u prethodnom poglavlju potrebno je definirati staze za svaki vlak koje će se zapisati u .cfg datoteku. Potom je potrebno u programskom jeziku Python (verzija ≥ 2.7.3) napisati program za upravljanje vlakovima. Varijable vc i vs su tipa rječnika s ključevima 'green' i 'blue'. Prije testiranja programa vlakovi će se ručno dovesti u poziciju koja je određena početnim uvjetom.
- 3. Ponoviti prethodna dva zadatka ako su na raspolaganju tri vlaka: jedan vlak na crvenoj liniji i dva vlaka na plavoj liniji. Budući da vlakovi nemaju implementiran sustav za sprečavanje sudara, potrebno je dodatno osigurati da između dva susjedna grada uvijek bude najviše jedan vlak. Varijable **vc** i **vs** su tipa rječnika s ključevima '*red*', '*green*' i '*blue*'.

1. Zadatak – rješenje

Slikom 2. prikazan je graf sustava dobiven iz opisa sustava danog zadatkom. Graf se sastoji od čvorova koji predstavljaju događaje i linija koje predstavljaju puteve s označenom težinom iznad njih. Sustav se sastoji od 11 događaja koji su dani skupom $X = \{x_1, x_4, x_5, x_7, x_8x_{10p}, x_{11p}, x_{14p}, x_{10c}, x_{11c}, x_{14c}\}.$



Slika 2. Graf sustava

Na Slici 2. pomoću kvadratića označen je početni položaj vlakova u sustavu. Crveni kvadratić je početni položaj vlaka koji ide crvenom linijom, plavi kvadratić je početni položaj vlaka koji

ide plavom linijom te sivi kvadratić je tu zbog sinkronizacije. Iz grafa možemo jednostavno zapisati jednadžbe sustava. Jednadžbe sustava u max-plus zapisu dane su izrazima (1-1).

$$x_{1}(k) = 7 \otimes x_{5}(k)$$

$$x_{4}(k) = 7 \otimes x_{1}(k)$$

$$x_{5}(k) = 5 \otimes x_{7}(k-1)$$

$$x_{7}(k) = 3 \otimes x_{8}(k)$$

$$x_{8}(k) = 5 \otimes x_{11p}(k)$$

$$x_{10p}(k) = 12 \otimes x_{4}(k) \oplus 7 \otimes x_{10c}(k)$$

$$x_{11p}(k) = 7 \otimes x_{14p}(k) \oplus e \otimes x_{11c}(k)$$

$$x_{14p}(k) = 7 \otimes x_{10p}(k)$$

$$x_{10c}(k) = 7 \otimes x_{14c}(k)$$

$$x_{11c}(k) = 14 \otimes x_{10c}(k) \oplus 7 \otimes x_{11p}(k)$$

$$x_{14c}(k) = 7 \otimes x_{11c}(k)$$

Iz sustava jednadžbi (1-1) možemo pisati matrice A_0 i A_1 .

gdje su elementi u matricama A_0 i A_1 zapisani idućim redom:

Stanje	Stupac/redak matrice	
x_1	1	
x_4	2	
x_5	3	
x_7	4	
x_8	5	
x_{10p}	6	
x_{11p}	7	
x_{14p}	8	
x_{10c}	9	
	10	
x_{11c} x_{14c}	11	

Tablica 2. Elementi u matricama

Za izračun matrice sustava A koristimo jednadžbu (1-4):

$$A = (E \oplus A_0^1 \oplus A_0^2 \oplus A_0^3 \oplus \dots \oplus A_0^{11}) \otimes A_1, \tag{1-4}$$

U ovom trenutku kada poznajemo matricu sustava **A** možemo izračunati prvih nekoliko vrijednosti vektora stanja pomoću jednadžbe dane izrazom (1-6). Prvih nekoliko stanja dano je izrazom (1-7).

$$\chi(k) = \mathbf{A} \otimes \chi(k-1) \tag{1-6}$$

Početno stanje sustava dobijemo iz grafa i zadanih početnih položaja vlakova u sustavu.

$$\chi(0) = [e \ \varepsilon \ \varepsilon \ e \ \varepsilon \ \varepsilon \ e \ \varepsilon \ \varepsilon \ \varepsilon]^T$$
.

$$x(1) = [12 19 5 57 54 35 49 42 28 14 21]^T$$
 $x(2) = [69 76 62 110 107 88 102 95 70 56 63]^T$
 $x(3) = 122 129 115 163 160 141 155 148 123 109 116]^T$
 $x(4) = [175 182 168 216 213 194 208 201 176 162 169]^T$
 $x(5) = [228 235 221 269 266 247 261 254 229 215 222]^T$

Oduzimanjem susjednih vektora stanja sustava dobivamo vektore razlika koje koristimo za proračun trajanja prosječnog ciklusa. Razlike vektora stanja dane su izrazom (1-8).

Prosječan ciklus sustava λ računamo pomoću izraza (1-9):

$$\lambda = \frac{trace(\mathbf{A})}{1} \oplus \frac{trace(\mathbf{A}^2)}{2} \oplus \dots \oplus \frac{trace(\mathbf{A}^{11})}{11} = 53$$
 (1-9)

Iz izraza (1-8) vidimo da u stacionarnom stanju imamo jedan ciklus duljine 53. Iz toga slijedi da je prosječan ciklus $\lambda = 53$. Do istog rezultata smo došli pomoću jednadžbe (1-9).

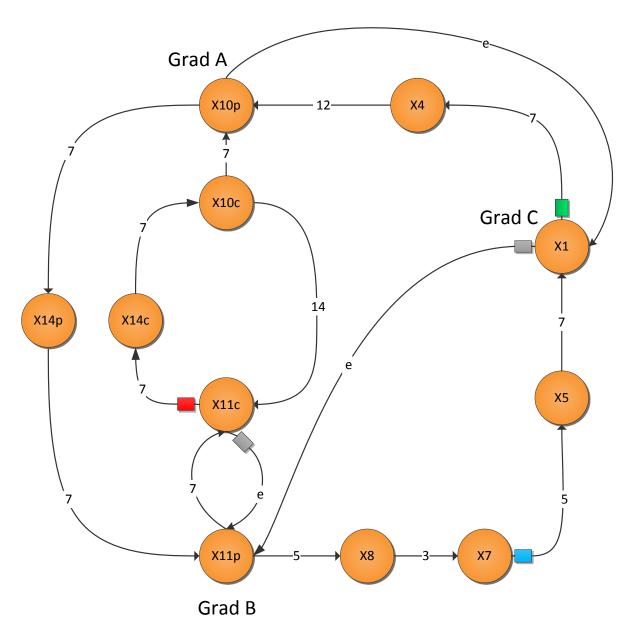
Po definiciji, kritični ciklus grafa je ona kružna staza na grafu koja ima najveću moguću srednju težinu, odnosno srednja težina kritičnog ciklusa grafa je upravo jednaka λ . U našem slučaju kritični ciklus grafa danog Slikom 1. je kružna staza koja odgovara plavoj liniji $\sigma_{krit} = \{x_1, x_4, x_{10p}, x_{14p}, x_{11p}, x_{8,}x_7, x_5\}$. Ako izračunamo srednju težinu te staze dobivamo da je $\bar{\sigma}_{kritw} = \frac{7+7+12+7+7+5+3+5}{1} = 53 = \lambda$ (Srednja težina staze $\bar{\sigma}$ definirana je kao omjer sume težina svih segmenata i broja paleta na stazi).

Zbog specifičnosti modela to je ujedno i minimalni kritični ciklus.

Programsko rješenje sustava s dva vlaka i ujedno 2. zadatka dano je u Dodatku A.

3. Zadatak – rješenje

Slikom 3. prikazan je graf sustava dobiven iz opisa sustava danog zadatkom. Graf je identičan grafu sa Slike 2. jedino su dodane dodatne sinkronizacije kako bi se ispunio uvjet zadan zadatkom tj. imamo iste događaje kao i u prethodnom zadatku ovog seminara $X = \{x_1, x_4, x_5, x_7, x_8x_{10p}, x_{11p}, x_{14p}, x_{10c}, x_{11c}, x_{14c}\}$.



Slika 3. Graf sustava s tri vlaka

Na Slici 3. pomoću kvadratića označen je početni položaj vlakova u sustavu. Crveni kvadratić je početni položaj vlaka koji ide crvenom linijom, plavi kvadratić je početni položaj vlaka koji ide plavom (zelenom) linijom, zeleni kvadratić je početni položaj vlaka koji ide zelenom

(plavom) linijom te sivi kvadratić je tu zbog sinkronizacije. Iz grafa možemo direktno pisati jednadžbe sustava.

Sustav jednadžbi koji opisuje graf dan Slikom 3. dan je izrazima (1-10):

$$x_{1}(k) = 7 \otimes x_{5}(k) \oplus e \otimes x_{10p}(k)$$

$$x_{4}(k) = 7 \otimes x_{1}(k-1)$$

$$x_{5}(k) = 5 \otimes x_{7}(k-1)$$

$$x_{7}(k) = 3 \otimes x_{8}(k)$$

$$x_{8}(k) = 5 \otimes x_{11p}(k)$$

$$x_{10p}(k) = 12 \otimes x_{4}(k) \oplus 7 \otimes x_{10c}(k)$$

$$x_{11p}(k) = 7 \otimes x_{14p}(k) \oplus e \otimes x_{11c}(k-1) \oplus e \otimes x_{1}(k-1)$$

$$x_{14p}(k) = 7 \otimes x_{10p}(k)$$

$$x_{10c}(k) = 7 \otimes x_{14c}(k)$$

$$x_{11c}(k) = 14 \otimes x_{10c}(k) \oplus 7 \otimes x_{11p}(k)$$

$$x_{14c}(k) = 7 \otimes x_{11c}(k)$$

Iz sustava jednadžbi (1-10) možemo pisati matrice A_0 i A_1 .

Elementi u matricama A_0 i A_1 posloženi su na isti način kao i u prvom zadatku tj. istim redom kao što je to navedeno u Tablici 2.

Također, za izračun matrice sustava A koristimo izraz dan jednadžbom (1-4). Od tuda slijedi:

Kao i ranije pomoću izraza (1-6) i početnog stanja računom vektore stanja u idućim koracima. Dobiveni vektori stanja dani su skupo izraza (1-14).

$$\chi(0) = [e \quad \varepsilon \quad \varepsilon \quad e \quad \varepsilon \quad \varepsilon \quad \varepsilon \quad \varepsilon \quad e \quad \varepsilon]^T$$
.

$$x(1) = \begin{bmatrix} 21 & 7 & 5 & 43 & 40 & 21 & 35 & 28 & 14 & 42 & 7 \end{bmatrix}^T$$
 $x(2) = \begin{bmatrix} 63 & 28 & 48 & 85 & 82 & 63 & 77 & 70 & 56 & 84 & 49 \end{bmatrix}^T$
 $x(3) = \begin{bmatrix} 105 & 70 & 90 & 127 & 124 & 105 & 119 & 112 & 98 & 126 & 91 \end{bmatrix}^T$
 $x(4) = \begin{bmatrix} 147 & 112 & 132 & 169 & 166 & 147 & 161 & 154 & 140 & 168 & 133 \end{bmatrix}^T$
 $x(5) = \begin{bmatrix} 189 & 154 & 174 & 211 & 208 & 189 & 203 & 196 & 182 & 210 & 175 \end{bmatrix}^T$

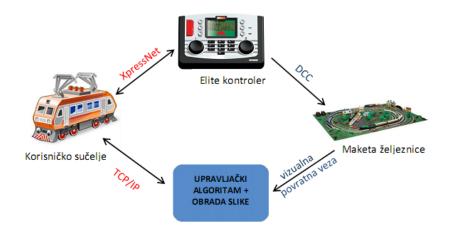
Oduzimanjem susjednih vektora stanja sustava dobivamo vektore razlika koje koristimo za proračun trajanja prosječnog ciklusa. Razlike vektora stanja dane su izrazom (1-15).

Prosječan ciklus sustava λ dodatno računamo i pomoću izraza (1-9) – λ = 42.

Iz izraza (1-15) vidimo da u stacionarnom stanju imamo jedan ciklus duljine 42. Iz toga slijedi da je prosječan ciklus $\lambda = 42$. Do istog rezultata smo došli pomoću jednadžbe (1-9) primijenjene na ovaj slučaj. Programsko rješenje sustava s tri vlaka dano je u **Dodatku B**.

STVARNI SUSTAV

Maketa željeznice sastoji se od sustava povezanih tračnica na kojima se gibaju vlakovi. Sustav tračnica sastoji se od pruga i skretnica koje se nalaze na svim račvanjima. Kako bi se ostvarilo autonomno ponašanje u sustav je uključena vizualna povratna veza i algoritam upravljanja.



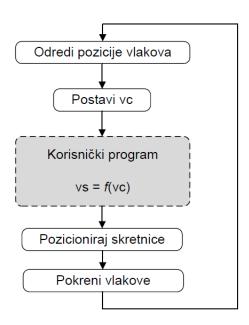
Slika 4.: Sustav upravljanja maketom željeznice

Maketa se sastoji se od proizvoda tvrtke Hornby Hobbies Ltd. koji podržavaju digitalni standard u upravljanju maketama željeznica – DCC (engl. Digital Command Control). Pomoću tog standarda omogućeno istovremeno upravljanje vlakovima i skretnicama s jednog mjesta. Elite DCC kontroler je povezan sa sustavom tračnica i generira DCC signale za upravljanje vlakovima i skretnicama. Elite DCC kontroler omogućava ručni mod rada, a može biti i povezan s računalom. U ovom radu upravljački algoritam izvodi se na računalu koje je povezano s Elite DCC kontrolerom preko serijske veze, a za komunikaciju se koristi XpressNet protokol. Implementirano je korisničko sučelje koje prevodi korisnički definirane naredbe u naredbe XpressNet protokola. Korisničko sučelje također može raditi u ručnom ili automatskom načinu. Vizualnu povratnu vezu čini web kamera koja se nalazi iznad makete i služi za određevanje pozicije svakog vlaka u sustavu. U tu svrhu na vlakovima se nalaze papirnati kvadrati određene boje koji algoritam za obradu slike jednostavno detektira. Vlak je određen svojom bojom.

U ovom sustavu može se upravljati vlakovima i skretnicama. Svaki vlak i skretnica imaju jedinstvenu adresu na DCC mreži. Skretnicama se može mijenjati položaj, a vlakovima se može mijenjati brzina. Da bi se moglo definirati upravljanje sustavom, svakoj skretnici (čvoru) u sustavu pridružuje se jedinstvena oznaka (Slika 1).

Staza za svaki vlak zadaje se kao niz čvorova koje vlak mora uzastopce posjećivati, pri čemu je potrebno zapisati sve čvorove na putu tj. nije dozvoljeno 'preskakati' čvorove. Staza se zapisuje u zasebnoj .cfg datoteci. Svaka staza sastoji se od liste poslova - v, pri čemu poslovi odgovaraju usmjerenim bridovima po kojima vlakovi voze i određuje

se na temelju staze zapisane u .cfg datoteci. Svaka lista poslova ima pripadnu listu započinjanja poslova - vs. Ako se želi započeti određena operacija, tada se pripadni element liste vs postavlja u 1. Nakon postavljanja elementa iz vs u 1, niža razina upravljanja postavlja skretnice u odgovarajući položaj te potom pokreće vlak. Posao se smatra završenim ako vlak dođe u blizinu željenog čvora. Tada se vlak automatski zaustavlja, što je ostvareno na nižoj razini upravljanja, te se u 1 postavlja pripadni element liste završenih poslova - vc. Vrijednosti u listama vc i vs postavljaju se u 0 kad vlak primi nalog za započinjanje novog posla. Primjerice vlak kad dođe ispred skretnice vc se postavlja u 1, vc poprima vrijednost 1 sve dok vlak ne krene, odnosno dok ne dođe naredba za započinjanje novog posla. Postavljanje vrijednosti na 0 je također ostvareno na nižoj razini upravljanja. Dijagram tijeka upraljačkog programa prikazan je na Slici 5.



Slika 5. Dijagram toga programa za upravljanje

Korisnički program se upisuje se u dio unutar Python skripte My_supervisor.py. Korisnik se pri izradi novog upravljačkog mora pridržavati unaprijed određene strukture funkcije koja implementira razvijeni algoritam upravljanja, ali unutar funkcije ima potpunu slobodu pisanja vlastitog koda. Korisnički algoritam upravljanja piše se u Python programskom jeziku. Funkcija tj. skripta koja sadrži upravljački algoritam poziva se pri svakom koraku diskretizacije upravljačkog dijela. Kao ulaz prima podatke o poziciji vlaka na pruzi, a kao izlaz daje vrijednosti upravljačkih signala za vlakove.

Pri završetku upravljanja željeznicom, sustav generira .txt datoteku u kojoj se nalaze vs_time i vc_time. U vs_time su zapisana vremena kada je postavljena jedinica u vs na nekom čvoru (skretnici) za bilo koji vlak, odnosno govori na vrijeme kada je pojedini vlak krenuo iz pojedinog čvora. Analogno vc_time govori vrijeme kada je pojedini vlak došao do pojedinog čvora. Vrijeme se broji u sekundama od početka 1970 godine.

1. Zadatak-rješenje na stvarnom sustavu

Korisnički upravljački algoritam napisan *Python*-u za sustav s dva vlaka (crveni i plavi, po jedan na svakoj liniji) dan je dodatku A. Početni smještaj vlakova napravljen je prema slici 2 Na kraju upravljanja generirana je text datoteka s vremenima kretanja i zaustavljanja vlakova ispred pojedinih čvorova (skretnica ili postaja). Iz datoteke očitavamo vremena trajanja pojedinih ciklusa za svaki vlak. Primjerice za plavi vlak koji prolazi kroz 8 čvorova prema slici 1., očitavamo vrijednosti *vs_time* svaki 8 mjerenja kako bi dobili koliko je trajanje puta nakon jednog, dva itd. napravljena kruga.

PLAVI				
Skretnica 7 k-ti put	Vrijeme polaska iz skretnice 7	Trajanje kruga		
0. početak	1369119743.017			
1. krug	1369119793.701	50.684		
2. krug	1369119844.045	50.344		
CRVENI				
Skretnica 10 k-ti put	Vrijeme polaska iz skretnice 10	Trajanje kruga		
0. početak	1369119743.25			
1. krug	1369119762.058	18.808		
2. krug	1369119805.164	42.587		
3. krug	1369119855.946	50.782		

Tablica 3. Mjerenja na stvarnom sustavu na temelju vs_time za sustav s 2 vlaka

Kao što vidimo iz Tablice 3. prosječni ciklus iznosi oko 50 sekundi što je putanja plavog vlaka. Max-plus algebrom smo dobili da prosječni ciklus iznosi 53 sekunde. Vidimo da oba vlaka imaju ciklus trajanja oko 50-51 sekundi što se približno podudara s podacima dobivenih *Matlabom*. Tehnički na stvarnom sustavu trajanje putanje crvenog i plavog vlaka bi trebalo biti 53 sekunde, što je upravo prosječan ciklus. U stacionarnom stanju crveni čeka plavog, budući da ima kraću putanju te prolazi kroz stanicu A bez zaustavljanja, a plavi uvijek kruži putanjom trajanja 53 sekunde bez čekanja budući da mu je u stacionarnom stanju uvijek slobodan izlaz iz skretnice i stanice (u gradu B je prednost dana plavom vlaku tako da plavi vlak dođe u B i odmah krene). Prema tome trajanje putanje crvenog jest 53 sekunde. Ako gledamo kao početak neposredni izlazak plavog vlaka iz grada B onda crveni prvo čeka 7 sekundi kako bi izbjegao sudar. Zatim radi svoju putanju u trajanju 28 sekundi i dolazi opet do grada B, gdje čeka još dodatnih 18 sekundi koliko treba plavom vlaku da dođe do grada B, pa je to onda sveukupno 53 sekunde.

$$T_{plavi} = 5 + 3 + 5 + 7 + 7 + 12 + 7 + 7 = 53$$

 $T_{crveni} = 28 + (53 - 35) + 7 = 53$

Iz tablice 3 je vidljivo još i to da sustav već nakon drugog kruga uđe u ustaljeno stanje, što se i podudara s vrijednostima danim u (1-8). Vidimo da se trajanje drugog kruga u potpunosti podudara s onim dobivenim max-plusom i iznosi 43 sekunde. Trajanje prvog kruga trebalo bi biti 28 sekundi, ali očito zbog smještaja početnih uvjeta se ono drastično smanji u stvarnosti.

Računanja smo mogli provesti i na temelju vrijednosti *vc_time*. Vrijednosti koje bismo dobili bile bi:

PLAVI				
1. krug	51.973			
2. krug	50.331			
CRVENI				
1. krug	22.828			
2. krug	43.097			

Tablica 4. Mjerenja na stvarnom sustavu na temelju *vc_time* za sustav s 2 vlaka

Iz Tablice 4. vidljivo je da su mjerenja preko *vc_time* približno ista kao i ona mjerena preko *vs_time*. Jedino je za početni krug crvenog vlaka točniji pokazatelj trajanja kruga, ali to nije niti bitno previše jer tu još nismo došli u stacionarno stanje. Ta razlika proizlazi iz toga što vlak na početku nije bio smješten odmah nakon skretnice nego nešto dalje, a budući da je u *vc_time* zapisano kad je vlak došao u skretnicu, prvo mjerenje se dogodi tek kada dođe u stanicu B, tako da nije ovisio previše o smještaju vlaka.

Razlika u vrijednostima može se pripisati tome što trajanja pojedinih dijelova putanje nisu u sekundu točno definirana. Dodatni uzrok mogućim netočnim podacima jest kamera koja u nekim slučajevima prekasno detektira dolazak vlaka ispred skretnice, pa se vlak prekasno zaustavi što može rezultirati sudarim dvaju vlakova. Još jedan uzrok je što pri brzine pri pokretanju vlakova nisu baš iste, jedan krene brže drugi sporije. Rezultati s boljom preciznošću bi se dobili da smo uzeli još nekoliko krugova, ali smo imali probleme s ispadanjem vlaka na jednom dijelu putanje.

3. Zadatak – rješenje na stvarnom sustavu

Korisnički upravljački algoritam napisan *Python*-u za sustav s tri vlaka (crveni na jednoj liniji, plavi i zeleni na drugoj liniji s uvjetom da između dva grada uvijek može biti samo jedan vlak) dan je dodatku B. Početni smještaj vlakova napravljen je prema Slici 3. Na kraju upravljanja generirana je text datoteka s vremenima kretanja i zaustavljanja vlakova ispred pojedinih čvorova (skretnica ili postaja). Iz datoteke očitavamo vremena trajanja pojedinih ciklusa za svaki vlak kao i u zadatku 1.

PLAVI					
Skretnica 7 k-ti put	Vrijeme polaska iz skretnice 7	Trajanje kruga [s]			
0. početak	1369124767.306				
1. krug	1369124852.302	84.996			
2. krug	1369124937.455	85.153			
3. krug	1369125024.398	86.943			
CRVENI					
Skretnica 11 k-ti put	Vrijeme polaska iz skretnice 10	Trajanje kruga [s]			
0. početak	1369124767.776				
1. krug	1369124807.577	39.801			
2. krug	1369124850.066	42.489			
3. krug	1369124893.084	43.018			
4. krug	1369124935.724	42.640			

5. krug	1369124979.042	43.318			
6. krug	1369125023.662	44.62			
	ZELENI				
Skretnica 1 k-ti put	Vrijeme polaska iz skretnice 1	Trajanje kruga [s]			
0. početak	1369124767.54				
1. krug	1369124829.295	61.755			
2. krug	1369124914.049	84.754			
3. krug	1369125001.224	87.175			

Tablica 5. Mjerenja na stvarnom sustavu na temelju vs_time za sustav s 3 vlaka

Kao što vidimo iz tablice 5, trajanje prosječnog kruga za plavi i zeleni iznosi oko 85 sekundi, što se ne podudara s prosječnim ciklusom dobivenim iz Max-plus algebre. Ali to je zato jer u max-plus algebri mi nismo razlikovali čvorove za plavi i čvorove za zeleni vlak. Stoga da bi se provjerili rezultati dobiveni Max-plus metodom potrebno je gledat kada plavi, a kada zeleni vlak kreće iz istog čvora.

PLAVI I ZELENI				
Skretnica 7 k-ti put	Vrijeme polaska iz skretnice 7	Trajanje [s]		
0. početak	1369124767.306 PLAVI			
1. put	1369124809.327 ZELENI	42.021		
2. put	1369124852.302 PLAVI	42.975		
3. put	1369124894.818 ZELENI	42.516		
4. put	1369124937.455 PLAVI	42.637		
5. put	1369124981.303 ZELENI	43.848		
6. put	1369125024.398 PLAVI	43.095		

Tablica 6. Mjerenja plavog i zelenog na stvarnom sustavu na temelju vs_time za sustav s 3 vlaka

Ovakvim razmatranjem dobivamo isti prosječni ciklus kao i iz Max-plus metode. Iz Tablica 5. i 6. vidljivo je da već nakon prvog kruga sustav uđe u stacionarno stanje što potvrđuju i jednadžbe (1-15). Prosječni krug crvenog vlaka također iznosi 42 sekunde. Za njega nismo morali gledati kad je koji čvor aktivan budući da su za njega napravljena odvojena stanja x10c i x11c. Proračun se mogao provoditi i na temelju vc_time , dobili bi se vrlo slični rezultati.

Za kraj je potrebno napomenuti da sustav ima brojne probleme, tako da je bilo potrebno konstantno resetiranje svih uređaja, velika pažnja pri postavljanju i pratnji vlakova kako bi se dobili približno točni rezultati.

Dodatak A

Upravljački algoritam za upravljanje maketom željeznice na kojoj se nalaze dva vlaka.

```
Upravljanje maketom željenice. Seminar 1 Sustavi s diskretnim događajima
Bartulović Mihovil
Erdelić Tomislav
Pavlović Alen
@FER, 21.05.2013
---> Upravljački algoritam za upravljanje maketom željenice, na kojoj se nalaze dva vlaka.
      >crveni
     >plavi
U .cfg datoteku je potrebno definirati staze vlaka prema max - plus modelu.
'blue': 7;5;1;4;10;14;11;8
'red':10;11;14
Algoritam upravljanje moguće je testirati na realnom sustavu.
"Liste poslova za pojedini vlak , spremljene u tip podataka DICTIONARY"
Za primjer s dva vlaka na temelju staze zapisane u .cfg datoteci dobiva se:
v = \{ blue' : [(7, 5), (5, 1), (1, 4), (4, 10), (10, 14), (14, 11), \}
             (11, 8), (8, 7)], 'red':[(10, 11), (11, 14), (14, 10)]}
"Učitavanje modula za mjerenje vremena"
from time import time
if firstScan :
        """Inicjalizacija pojedinog vlaka
       Plavi vlak vozi od 7 prema 5
       Crveni vlak vozi od 10 prema 11
        .....
        vs['blue'][0] = 1
        vs['red'][0] = 1
        """Pomoćne varijable za mjerenje vremena i zauzetosti gradova,
        zbog sigurnosnih razloga čekanje od 7 sekundi.
        Ovaj dio nije potreban kad se piše u skriptu My_supervisor jer sa na početku klase
        kad se pozove inicijalizacija se inicijaliziraju ove vrijednosti. Ali su potrebne za
        prilikom testiranja i pisanja koda prije dolaska na vježbu.
        startBlue=0
        startRed = 0
```

```
"cityBred kazuje dali je putanje 11->14->10 zauzeta / slobodna"
       "pom omoguće / zabranjuje polazak iz grada B , uvjet sinkronizacije "
       pom=True
       .....
else :
       "Provjera dali postoji posao koji je završen u vektoru vc "
       if vc['blue'].count(1) != 0 :
           " Upravljački algoritam za PLAVI vlak "
           if vc['blue'][0] == 1:
              vs['blue'][1] = 1
           elif vc['blue'][1] == 1 :
               vs['blue'][2] = 1
           elif vc['blue'][2] == 1 :
               vs['blue'][3] = 1
           elif vc['blue'][3] == 1 and ((time()-startRed )>7) and not(cityBred):
               vs['blue'][4] = 1
           elif vc['blue'][4] == 1 :
              vs['blue'][5] = 1
           elif vc['blue'][5] == 1 and vc['red'][0] == 1:
               "Brojač vremena za sinkronizaciju"
                           = time()
               startBlue
                           = True
               pom
               vs['blue'][6] = 1
           elif vc['blue'][6] == 1 :
              vs['blue'][7] = 1
           elif vc['blue'][7] == 1 :
               vs['blue'][0] = 1
       if vc['red'].count(1) != 0 :
           "Upravljački algoritam za CRVENI vlak"
           if vc['red'][0] == 1 and ((time() - startBlue) > 7) and pom:
               vs['red'][1] = 1
               pom = False
               cityBred=True
           elif vc['red'][1] == 1 :
              vs['red'][2] = 1
           elif vc['red'][2] == 1 :
               startRed= time()
```

```
vs['red'][0] = 1
cityBred=False
```

Dodatak B

Upravljački algoritam za upravljanje maketom željeznice na kojoj se nalaze tri vlaka.

```
Upravljanje maketom željenice. Seminar 1 Sustavi s diskretnim događajima
Bartulović Mihovil
Erdelić Tomislav
Pavlović Alen
@FER, 21.05.2013
---> Upravljački algoritam za upravljanje maketom željenice, na kojoj se nalaze tri vlaka.
               >plavi
                >zeleni
U .cfg datoteku je potrebno definirati staze vlaka prema max - plus modelu.
'blue': 7;5;1;4;10;14;11;8
'red':10;11;14
'green': 7;5;1;4;10;14;11;8
Algoritam upravljanje moguće je testirati na realnom sustavu.
"Liste poslova za pojedini vlak , spremljene u tip podataka DICTIONARY"
Za primjer tri vlaka na temelju staze zapisane u .cfg datoteci dobiva se:
v = \{ blue' : [(7, 5), (5, 1), (1, 4), (4, 10), (10, 14), (14, 11), (11, 8), (8, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11), (11, 11)
, 7) ],\
              'red':[( 10 , 11),( 11 ,14 ) ,(14 ,10)],\
              'green':[(7 , 5) ,(5 , 1) ,(1 , 4 ) ,(4 , 10 ) ,(10 ,14) ,(14 , 11),(11,8) ,(
8 , 7) ]}
"Učitavanje modula za mjerenje vremena"
from time import time
if firstScan :
          """ Pokretanje pojedinog vlaka s odgovarajuće pozicije,
          prema početnim uvjetima iz max-plus modela.
          vs['blue'] [0] = 1
          vs['red'] [1]
                                                        = 1
          vs['green'][2]
          """Ovaj dio nije potreban kad se piše u skriptu My supervisor jer sa na početku klase
```

```
kad se pozove inicijalizacija se inicijaliziraju ove vrijednosti.Ali su potrebne za
   prilikom testiranja i pisanja koda prije dolaska na vježbu.
   "Inicjalizacija vremena zbog sigurnosnih razloga "
   startBlue = time()
   startRed = time()
   startGreen = time()
   Pomoćne varijable kojima se osigurava TOČNO jedan vlak između dva grada.
   cityCgreen = True označava da je ZELENI vlak krenuo iz grada C , PLAVI vlak iz C
   ne može krenuti sve dok se varijabla ne vrati u FALSE. Implementaija u upravljačkom
algoritmu.
   cityCgreen = True
   cityBgreen = False
   cityAgreen = False
   cityCblue = False
   cityBblue = True
   cityAblue = False
   cityBred=True
   "Pomoćne varijable za sinkronizaciju"
   pomBlue = False
   pomGreen = False
   pomRed=False
else :
# ------ BLUE ------
   if vc['blue'].count(1) != 0 :
       "Upravljački algoritam PLAVOG vlaka"
           if vc['blue'][0] == 1 :
              vs['blue'][1] = 1
           elif vc['blue'][1] == 1 and not(cityCgreen) and cityAgreen :
              vs['blue'][2] = 1
              cityCblue
                          = True
              cityBblue
                           = False
           elif vc['blue'][2] == 1 :
```

```
vs['blue'][3] = 1
          elif vc['blue'][3] == 1 and ((time()-startRed)>7) and not(cityAgreen) and
cityBgreen and not(cityBred) and pomRed:
             vs['blue'][4] = 1
             cityAblue
                        = True
             cityCblue
                        = False
                        = False
             pomRed
          elif vc['blue'][4] == 1 :
             vs['blue'][5] = 1
          elif vc['blue'][5] == 1 and vc['red'][0] == 1 and not(cityBgreen) and cityCgreen
             startBlue
                        = time()
             startGreen
                        = time()
                        = True
             pomBlue
             vs['blue'][6] = 1
             cityAblue = False
             cityBblue
                        = True
          elif vc['blue'][6] == 1 :
            vs['blue'][7] = 1
          elif vc['blue'][7] == 1 :
             vs['blue'][0] = 1
# ------ GREEN ------
   if vc['green'].count(1) != 0 :
      "Upravljački algoritam ZELENOG vlaka"
          if vc['green'][2] == 1 :
             vs['green'][3] = 1
          elif vc[green'][3] == 1 and ((time()-startRed)>7) and not(cityAblue) and
cityBblue and not(cityBred) and pomRed:
             vs['green'][4] = 1
                         = True
             cityAgreen
             cityCgreen
                          = False
             pomRed
                      = False
```

```
elif vc['green'][4] == 1 :
             vs['green'][5] = 1
          elif vc['green'][5] == 1 and vc['red'][0] == 1 and not(cityBblue) and cityCblue
              vs['green'][6] = 1
              cityAgreen = False
                          = True
              cityBgreen
              pomGreen
                         = True
              startGreen = time()
              startBlue
                          =time()
          elif vc['green'][6] == 1 :
              vs['green'][7] = 1
          elif vc['green'][7] == 1 :
             vs['green'][0] = 1
          elif vc['green'][0] == 1:
             vs['green'][1] = 1
          elif vc['green'][1] == 1 and not(cityCblue) and cityAblue :
              vs['green'][2] = 1
             cityBgreen = False
              cityCgreen
                          = True
# ------ RED -----
   if vc['red'].count(1) != 0 :
       "Upravljački algoritam CRVENOG vlaka "
          if vc['red'][0] == 1 and ((((time() - startBlue) > 7)) and pomBlue) or (((time() + startBlue) > 7))
- startGreen) > 7 ) and pomGreen) ):
              vs['red'][1] = 1
              cityBred=True
              pomGreen = False
              pomBlue = False
          elif vc['red'][1] == 1 :
             vs['red'][2] = 1
          elif vc['red'][2] == 1 :
```

```
startRed= time()
pomRed = True
vs['red'][0] = 1
cityBred=False
```