Uvod u teoriju računarske znanosti 1. blic - pitanja skupljena iz postova ak. god. 2006/07

1)	Okosnica postupka prevodjenja: <u>prihvacanje</u> izvornog programa i <u>generiranje</u> ciljnog programa.
2)	Generiranje gramatike (tipa str 14)
3)	Definiranje funkcija pojedinih automata
-	Prosirenja funkcija automata na argumente
	€ okruzenje
4)	Mealyev u Mooreov, ako je zadano lambda'(q,b) =
	ako imaš DKA koji prihvaća ulazni niz 0,1 i imaš stanja p i q, te su funkcije prijelaza [sve je
٠,	standardno zadano] uglavnom, vidiš da za bilo koji ulazni znak (o ili 1) nema prijelaza, ostaje u
	stanju p. kakav niz DKA prihvaća?
6)	za regularni izraz 0 [ona prekrižena nula] definira se jezik
	svojstva stabla : korijen je čvor koji, a ostali čvorovi [ugl, sa str10]
	str 16> (2) zadana je lijeva strana relacije i ponuđeno je par odg, treba zaokružiti točan
o _j	[odnosno taj sa str 16 :)]
٥١	
	ako je x pravi prefiks, sufiks ili podniz niza w onda je x w (ponuđeni odgovori su znakovi za
	jednako, razlicito, slicno i jos neki)
10)	automat deterministicki, onda je delta^(q,a) delta(q,a) (ponuđeni odgovori su bili znakovi
441	za jednako, razlicito i jos neki)
	koji je jezik za reg izraz (1+0)(1+0)
12)	ako je mealyev automat definiran onako kako i je, onda za moorov vrijedi Q= (ponuđeni su
401	kartezijevi produkti, ja napisao Qxveliki delta)
13)	kod deterministickog se funkcija prijelaza definiria kao: (ponudeni su opet kartezijevi
	produkti, dvoumio sam se između Q x veliki epsilon i Q x veliki epsilon*, odabrao sam ovo
	drugo)
14)	Faza analize izvornog programa i faza sinteze ciljnog programa su dvije osnovne faze rada
4-1	odgovor: jezičnog procesora
15)	Korjen stabla nema i vodi do ostalih čvorova u stablu.
	odgovor: predhodnikasvih
16)	nešto kod mijenjanja konačnog automata treba promijeniti:
	a)simulator konačnog programa
	b) tablicu prijelaza
,	mislim da je odgovor pod b)
17)	ako DKA prima jezik L(M1) U L(M2) onda mora vrijediti da je p iz skupa F i/ili q iz skupa F
	odgovor: ja bih rekla da je ili
18)	zadan je neki automat ovako otprilike $M = ((p,q),(1,0) ((q,0)=p, (q,1)=p, (p,1)=p, (p,0)=p)$
	(recimone znam sad baš točno od znaka do znaka kako je bilo ali tako nekako je) i sad
	pitanje je kakav niz taj automat prihvaća
	a) prazan niz
	b) sve osim praznog niza
	c) sve i prazan niz (mislim da je tako bilo)
	d) ništa od navedenog
19)	zadan je e-NKA M = ((i,f) S(i,)=f), (f)), tako nekako i treba dopuniti šta fali
	a) prazan skup
	b) a iz skupa veliko sigma
	c) a iz skupa veliko sigma \epsilon(e)
	d)
20)	ako iz NKA M radimo DKA M' onda vrijedo da je q0' =
	a)q0

	b)[g0] c) O (prazan skup)
	d)
	ako iz NKA M radimo DKA M' onda vrijedi da je Q'=
22) 23) 24)	Odgovor: ne sječam se ponuđenih ali mislim da je točno 2 ^Q dva automata su istovjetna ako su im istovjetnaPOČETNA STANJA što dobijemo kad maknemo nizu w prefix i sufix?NEMAM POJMA, JA STAVILA KORIJEN dobijete neki regularni izraz i treba napisati koji skup obuhvaća il kaj već-kod mene je izraz bil (0+1)(0+1)ODGOVOR:{00,10,01,11}
25)	nekaj s jezičnim procesorom, kaj radi il tak nekaj-JA STAVILA DA IZVORNI JEZIK PRETVARA U CILJNI, nemam pojma dal je točno
26)	nekaj sa epsilon-NKA i DKA, ako je poč stanje u epsilon-NKA q0, koje je u istovjetnom DKA? JA STAVILA [q0]
28)	mealy->moore - kolko stanja mora imat moorov ako je zadan mealyjev zadaća jezičnog procesora što sadrži formalni jezik
•	Prevođenje zapisa algoritma iz izvornog jezika, u zapis algoritma u ciljnom jeziku obavlja: a) DKA b) NKA
	c) Jezicni procesor d) Nista od navedenog
31) 32)	niza w dobije se odbacivanjem niti jednog, jednog ili vise pocetnih znakova niza w. Ako su zadani DKA M1=(Q1, E, S1, q1, F1) i DKA M2=(Q2, E, S2, q2, F2), onda se DKA M=(Q, E, S, q, F) koji prihvaca regularni jezik L(M) = L(M1) 🛽 L(M2) gradi na sljedeći način F = F1xF2, stanje [q, p]eF, gdje je qeF1 i/ili qeF2: a) i
	b) ili Regularni izraz (0+1)* definira jezik:
	a) (0,1) b) (00,01,10,11) c) (00,1,10,11) d) Nista od navedenog e) (e,1,11,111,111111)
34)	Istovjetnost e-NKA i NKA se dokazuje tvrdnjom e-OKRUZENJE(q0) = S^(q0,x) a) tocno b) netocno
35)	Kod izgradnje NKA iz e-NKA, stanje q0'= a) [q0] b) q0 c) e-OKRUZENJE(q0)
36)	d) Nista od navedenoga Kod vektorskog pristupa programskog ostvarenja konacnog automata najveci problem predstavlja (ja mislim memorija)
37)	Kod konstrukcije DKA iz NKA, Q' = a) Q X Δ b) 2^Q c) Q
38)	d) nista od navedenog Jezicni procesor - okosnica rada 2. Ekvivalntnost eps-NKA sa NKA
	3. Pretvoriti Mealviev u Mooreov

4. Funkcija DeltaKapa u eps-NKA (domena,kodomena)

- 5. Drugi korak algoritma trazenja dostupnih stanja nadopunjavanje
- 6. Automat koji prihvaca samo jezik {eps} nadopunjavanje
- 7. Izvod istovjetnosti NKA i DKA da li se navedeni izraz koristi u dokazu?
- 39) Duljina niza definira se kao broj znakova niza
- 40) Pri pretvorbi Mealy -> Moore, funkcija izlaza Moorea je:

lambda'([qo,b]) = b

41) Za konacni nederministicki automat vrijedi:

```
delta(q,epsilon) = q ili {q}
```

42) Automat M = $\{\{q,p\},\{0,1\},\{delta(q,0)=p,delta(q,1)=p,delta(p,0)=p,delta(p,1)=p,q,\{q,p\}\}$ prihvaca

sve nizove, cak i prazan niz. meni ovo nije bilo ponudjeno, nego sam lijepo na nista od navedenog kliknuo;)

43) Za autotmat koji prihvaca L(r)={0} treba izgraditi funkciju prijelaza. Zadana su stanja q,p,r. p se prihvaca, q i r se ne prihvacaju.

```
delta(q,0)=p
delta(q,1)=r
delta(p,0)=r
delta(p,1)=r
delta(r,0)=r
```

delta(r,1)=r

44) Kod pretvorbe u Mealyev automat:

lamba'(qo,a) = delta(lambda(q0))

Netocno

45) DKA M1 prihvaca L(r1), DKA M2 prihvaca L(r2). Za DKA koji prihvaca L(r1)-L(r2) vrijedi (q iz Q1, p iz Q2):

q je element od F1, p nije element od F2

- 46) kod implementacije funkcije prijelaza LISTOM, nedostatak je ______ (listi treba puno vremena da preko pointera nade novo stanje u koje se prelazi)
- 47) kako odredujemo da je automat beskonacan:

```
a)preko fje prijelaza NKA
```

b)preko broja stanja DKA

c)preko fje prijelaza DKA

d)izlazom iz Mooreovog automata

48)