

**1) Oznaci sve produkcije koje su u Greibachovom obliku!**

TO SU PRODUKCIJE OBLIKA  $A \rightarrow a$  alfa , GDJE ALFA MOZE BITI PRAZAN NIZ

**2) Parsiranje od vrha prema dnu** ide od KORIJENA, a od **dna prema vrhu** OD LISTOVA

**3) DKA pomocu kontekstno neovisne gramatike u Graibachovom obliku.....**

na stog se prvo stavlja POCETNI NEZAVRSNI ZNAK GRAMATIKE S

**4) Koji su oblici lijevo linearne gramatike.....**

$A \rightarrow Bw$  (nezavršni znak s lijeve strane pa završni) i  $A \rightarrow w$  (samo završni)

65.str na vrhu

5) Iz DKA u kontekstno neovisnu gramatiku i onda reci sta je E iz DKA kod GRAMATIKE

6) prihvatljiva stanja kod DKA pri pretvorbi iz kontekstno neovisne gramatike...

**7) Kako se dokaze da je jezik kontekstno neovisan (kontekstno neovisna gramatika)**

SVOJSTVOM NAPUHAVANJA

**8)  $ww^R$  je u \_\_\_\_\_ a nije \_\_\_\_\_**

kontekstno neovisna, regularna gramatika

**9) Presjek kontekstno neovisnih jezika je kontekstno neovisni jezik**

netocno

**10) Ako je A cvor n, A  $X_1, X_2, \dots, X_n$  podcvorovi....onda postoji produkcija**

$A \rightarrow X_1 X_2 \dots X_n$

**11) Imate LR(k) parser, sta znaci ovaj k**

PROCITANIH ZNAKOVA ULAZNOG NIZA  $k \geq 1$

**12) Znakom > (strana 108) oznacava se:**

REFLEKSIVNO I TRANIZITIVNO okruzenje

**13) bila je zadan gramatika i pitanje sto generira**

$wSw^R \rightarrow wcw^R$

**14) zadana su tri jezika poklikati one koji su neregularni  $w, w^2w^R, ww^R$ , za niz  $(0+1)^*$  ?**

$w^2w^R, ww^R$

**15) onda je zadano nesto u stilu ako je oznaka čvora n  $\rightarrow A$  onda se za  $n_1$  do  $n_k$  produkcije tipa:**

$A \rightarrow X_1 X_2 \dots$

**16) Želi se izgraditi gramatika koja nema  $\epsilon$  (epsilon) produkcija**

Ako je znak  $X_i$  prazni niz, onda je oznaka  $E_i$  jednaka  $\epsilon$  ili  $X_i$  (str 82)

**17) Deterministički automat**

PA  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, F)$  jest deterministički automat ako vrijedi:

1) Ako je  $\delta(q, \epsilon, Z)$  neprazan skup, onda je  $\delta(q, a, Z)$  prazni skup za bilo koji ulazni znak  $a$  iz  $\Sigma$

2) U skup  $\delta(q, a, Z)$  je najviše 1 element, i to za bilo koje stanje  $q$  iz  $Q$ , za bilo koji znak  $stoga$   $Z$  iz  $\Gamma$  i za bilo koji ulazni znak  $a$  iz  $\Sigma \cup \{\epsilon\}$

**18) Konfiguracija LR paresera mijenja se za redukciju u konfiguraciju**

**19) Nadopuniti:** ako su živi svi znakovi DESNE strane produkcije, od je živ i NEZAVRSNI znak LIJEVE strane produkcije

**20) za gramatike  $L_1$  i  $L_2$  sa početnik znakovima  $S_1$  i  $S_2$ , njihova unija  $L_3 = L_1 \cup L_2$  imat ce produkciju?**

$[S_3 \rightarrow S_1 \mid S_2]$

**21) Iz gramatike konstruiramo PA  $M$ , skup ulaznih znakova niza automata jednak je**

skupu završnih znakova gramatike

**22) kontekstno neovisni i regularni jezici, koji su pravi podskup drugih**

KLASA REGULARNIH JEZIKA JEST PRAVI PODSKUP KLASA DETERMINISTIČKIH KONTEKSTNO NEOVISNIH JEZIKA.

**23) Imate nekoliko produkcija gram, kod mene  $A \rightarrow aB$ ,  $B \rightarrow bB$ ,  $A \rightarrow \epsilon$ . Je li  $A \in F$**

Da, zbog  $A \rightarrow \epsilon$

**24)  $T$  je skup ZAVRSNIH znakova (kod gram -  $(V, T, P, S)$ )**

**25)  $w^R$  je \_\_\_\_\_, a nije \_\_\_\_\_**

kontekstno neovisan (neregularan) i regularan

**26) Prilikom konstruiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA skup  $T$  odgovara**

(sigma)

**27) Prilikom konstruiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA skup  $S$  odgovara**

( $q_0$ )

**28) Za sva prihvatljiva stanja  $A \in F$ , prilikom konstruiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA, gradimo produkcije**

$(A \rightarrow \epsilon)$

**29) korak broj 2 u algoritmu odbacivanja nedohvatljivih znakova jest ako**

(u listu dohvatljivih znakova dodajemo sve znakove desne strane produkcije - ako je lijeva strana u listi dohvatljivih)

**30) Ako su  $n_1, n_2, n_3 \dots$  djeca čvora  $n$  a  $n$  je nezavršni znak  $A$  i  $n_1, n_2, n_3 \dots$  su nezavršni znakovi  $X_1, X_2, X_3 \dots$  Kako izgleda produkcija**

$(A \rightarrow X_1 X_2 X_3 \dots)$

**31) Za jezik  $L$ , gradimo  $L^*$ , sa produkcijom**

$(S \rightarrow S_1 S_3 / \epsilon)$

**32) Za potisni automat koji prihvća praznim stogom vrijedi.....**

$(N(M) = \{w \mid (q_0, w, Z_0) \vdash^* (p, \epsilon, \epsilon) \text{ za } p \in Q\})$

**33) Za konfiguraciju LR parsera oblika  $(s(o)X(1)s(1)X(2)\dots X(m)s(m), a(i)a(i+1)\dots a(n))$  i akciju pomaka vrijedi :**

$((s(o)X(1)s(1)X(2)\dots X(m)s(m))a(i)s, a(i+1)a(i+2)\dots a(n))$

**34) Kojim redom se izbacuje mrtvi pa nedohvatljivi ili nedohvatljivi pa mrtvi**

IZBACUJU SE BESKORISNI ZNAKOVI

**35) Svojstvo unije kod zatvorenosti ono da je**

$S_3 \rightarrow S_1 \mid S_2$

**36) U skupu produkcija  $L_3 = L_1 \cup L_2$ , produkcije koje se dodaju**

$S_3 \rightarrow S_1 \mid S_2$

**37) Funkcija prijelaza kod PA ,  $\delta'(q_0', e, X_0) = \underline{\hspace{2cm}}$**

$(q_0, Z_0 X_0)$

**38) Kako se micu nepotrebna stanja?**

Prvo mrtva pa nedohvatljiva stanja

**39) Ako je neka gramatika neovisno kontekstna i nejednoznačna**

može se izgraditi jedno ili više generativnih stabala

**40) Parser LL označava parsiranje od?**

Dna prema vrhu ili vrha prema dnu (neznam rjesenje) PRVI L-----ULAZNI NIZ SE ČITA S LIJEVA NA DESNO, DRUGI L-----PRODUKCIJE SE PRIMJENJUJU NA KRAJNJE LIJEVI NEZAVRSNI ZNAK

**41) Ako su svi znakovi \_\_\_\_\_ živi onda je znak \_\_\_\_\_ također živ**  
(SA DESNE ... SA LIJEVE)

**42) Presjek kontekstno neovisnog jezika i regularnog jezika je regularan jezik**  
(NETOČNO)

**43) Drugi korak u algoritmu traženja dohvatljivih znakova glasi ako je \_\_\_\_\_ znak u listi dohvatljivih znakova onda se i svi \_\_\_\_\_ dodaju u listu**  
(LIJEVI ... DESNI)

**44) Prvi korak u pretvorbi produkcija u oblik  $A \rightarrow aB$   $A \rightarrow \epsilon$  niza  $w$  je:**  
( $A \rightarrow w[\epsilon]$ ,  $[\epsilon] \rightarrow \epsilon$ )

**45) Parser od \_\_\_\_\_ prema \_\_\_\_\_ kreće grananjem stabla početnim nezavršnim znakom  $S$**   
(VRHA ..... DNU)

**46) Upravljačka jednika donosi odluku o promjeni sadržaja vrha stoga na temelju kojih podataka?**  
(STANJE UPRAVLJAČKE JEDINKE, ZNAKA NA VRHU STOGA, ZNAKA NA ULAZNOJ TRACI)

**47) Koji od zadanih izraza nije deterministički**  
(Zadano:  $w$ ,  $w^2wR$ ,  $wwR$ ) (RJ:  $wwR$ )

**48) Neka je LR parser u konfiguraciji  $(s[0]X[1]s[1]X[2]s[2] \dots X[m]s[m], a[i]a[i+1] \dots a[n] T)$ . Nova konfiguracija LR parsera za akciju  $Akcija[s[m],a[i]] =$  Reduciraj  $A \rightarrow \beta$  je**  
 $(s[0]X[1]s[1]X[2]s[2] \dots X[m-r]s[m-r]A s, a[i]a[i+1] \dots a[n] T) s =$   
 $NovoStanje[s[m-r],A] \mid \beta \mid = r$

**40) Parser LL označava parsiranje od?**

napisao je momak/cura da ne zna al ja mislim da je točno od vrha prema dnu , pogledajte stranu 91. , tamo kaže da je za opisani postupak parsiranja od vrha prema dnu oznaka LL(1)

**3) DKA pomocu kontekstno neovisne gramatike u Graibachovom obliku.....**  
na stog se prvo stavlja \_\_\_\_\_ POCETNI NEZAVRSNI ZNAK GRAMATIKE  $S$

hmm. ovo mi je malo sumnjivo, dka je deterministički konačni automat koji prihvća regularne jezike, pa mi je ovo malo čudno...al mislim da se to odnosi na pretvorbu

kontekstno neovisne gramatike u potisni automat, tako da je odgovor točan, da se kao početni znak stoga uzima početni nezavršni znak kontekstno neovisne gramatike.

## 5) Iz DKA u kontekstno neovisnu gramatiku i onda reci sta je E iz DKA kod GRAMATIKE

ista stvar, deterministički konačni automat nemožemo pretvoriti u kontekstno neovisnu gramatiku, dka vežemo samo uz regularne gramatike, vjerojatno se na to mislim pa je E (pretpostavljam epsilon) konačan skup završnih znakova gramatike.

## 6) prihvatljiva stanja kod DKA pri pretvorbi iz kontekstno neovisne gramatike...

brijem da se tu radi opet o regularnoj gramatici pa je skup prihvatljivih stanja jednak skupu nezavršnih znakova koji su epsilon produkcije.

2. Rekurzivno prebrojive jezika prihvaća Turingov stroj.

3. Konstrukcija NKA za regularni izraz zadan jednostavnom gramatikom:

Na temelju produkcije  $A \rightarrow aB$  gradi se sljedeći prijelaz:  $\delta(A,a)=\delta(A,a) \cup \{B\}$

4. Formalnom gramatikom prihvaćaju se formalni jezici.

8. Ponuđene 4 stvari, treba označiti 2:

-generativno stablo moguće je izgraditi primjenom **jednog i samo jednog** postupka generiranja niza zamjenom krajnjeg lijevog nezavršnog znaka

-generativno stablo moguće je izgraditi primjenom **jednog i samo jednog** postupka generiranja niza zamjenom krajnjeg desnog nezavršnog znaka

- u druga dva ponuđena odgovora je, umjesto jednog i samo jednog, više što je netočno

11. Gradi se iz potisnog automata koji prihvaća niz praznim stogom potisni automat koji niz prihvaća prihvatljivim stanjem. U skup  $\delta'(q,\epsilon,x_0)$  dodaje se  $(qf,\epsilon)$ . (str 113.)

ovo naučiti:

w je regularni

$w^2w^r$  deterministički kontekstno neovisni, znači neregularan

$ww^r$  (nedeterministički) kontekstno neovisni, znači neregularan

$T=\sigma$

2. neka je  $G=(V,T,P,S)$  lijevo linearna gram..trazi se desno-linearna.skup produkcija preuredi se tako da:  **$A \rightarrow \alpha a^r$**

3. kontekstno neovisna gramatika koristi se za definiranje **sintakse** programskih jezika (str 59 primjer 2.14)

4.  $V=Q$

5. postoji li produkcija koja na desnoj strani ima isključivo završne znakove, nezavršni znak lijeve strane produkcije dodaje se u listu živih znakova. Točno

Deterministički automat (str 110) - znati definiciju i). naučiti i ii) :)

- Skup produkcija za Kleeneov operator - str 120 pod 3 ---> naučiti skupove produkcija za uniju, nadovezivanje....

ovo vrijedi:

1. Presjek kontekstno neovisnih jezika NIJE kontekstno neovisan jezik.

2. Presjek kontekstno neovisnog i regularnog jezika JEST kontekstno neovisan jezik

3. Koji skup produkcija je u Greibachovom obliku:

općenito to je  $A \rightarrow a\alpha$ , gdje je  $\alpha$  nula ili više nezavršnih znakova  
mislim da je meni točan odgovor bio ovako nešto:

$S \rightarrow aAB$

$S \rightarrow b$

$S \rightarrow aBBB$

-----

a krivi su npr:

$S \rightarrow aABa$

$S \rightarrow AB$

$S \rightarrow AaBB$

itd.

Klasa \_\_\_\_\_ jest pravi podskup skupa \_\_\_\_\_

pa je trebalo odabrati ...kont.neovi.jezika... .... svih jezika....

7. kako se dokazuje da je jezik kontekstno neovisan (kontekstno neovisna gramatika)? Mislim da je tu odgovor svojstvom napuhavanja

sto oznacava P kod definicije gramatike --> konacan skup produkcija

1) Ako su svi znakovi \_\_\_\_\_ živi onda je znak \_\_\_\_\_ također živ (SA DESNE ... SA LIJEVE)

2) Presjek kontekstno neovisnog jezika i regularnog jezika je regularan jezik (NETOČNO)

3) Ako su  $n_1, n_2, n_3, \dots$  djeca čvora  $n$  a  $n$  je nezavršni znak a  $n_1, n_2, n_3, \dots$  su nezavršni znakovi  $X_1, X_2, X_3, \dots$  Kako izgleda produkcija ( $A \rightarrow X_1 X_2 X_3 \dots$ )

4) Drugi korak u algoritmu traženja dohvatljivih znakova glasi ako je \_\_\_\_\_ znak u listi dohvatljivih znakova onda se i svi \_\_\_\_\_ dodaju u listu (LIJEVI ... DESNI)

5) Prvi korak u pretvorbi produkcija u oblik  $A \rightarrow aB$   $A \rightarrow \epsilon$  niza  $w$  je: ( $A \rightarrow w[\epsilon]$ ,  $[\epsilon] \rightarrow \epsilon$ )

6) Kod regularne gramatike  $G = (V, T, P, S)$  P označava (SKUP SVIH PRODUKCIJA GRAMATIKE)

7) Parser od \_\_\_\_\_ prema \_\_\_\_\_ kreće grananjem stabla početnim nezavršnim znakom S (VRHA ..... DNU)

8) Upravljačka jedinica donosi odluku o promjeni sadržaja vrha stoga na temelju kojih podataka? (STANJE UPRAVLJAČKE JEDINKE, ZNAKA NA VRHU STOGA, ZNAKA NA ULAZNOJ TRACI)

9) Koji od zadanih izraza nije deterministički (Zadano:  $w$ ,  $w^2wR$ ,  $wwR$ ) (RJ:  $wwR$ )

4. Ako konstruiramo gramatiku  $G$  iz DKA, čemu je jednako  $T$ , a čemu  $V$  (Rj:  $T = \Sigma$ ,  $V = Q$ )

5. ako iz gramatike konstruiramo PA, čemu je jednaka  $\Sigma$  (Rj:  $\Sigma = T$ )

v- skup nezavršni, t- skup završni, p - skup produkcija, s- početni nezavršni znak

1. Oznaci sve produkcije koje su u Greibachovom obliku! **TO SU PRODUKCIJE OBLIKA  $A \rightarrow a$  alfa , GDJE ALFA MOZE BITI PRAZAN NIZ**
2. Parsiranje od vrha prema dnu ide od **KORIJENA** , a od dna prema vrhu **OD LISTOVA**
3. DKA pomocu kontekstno neovisne gramatike u Graibachovom obliku.....na stog se prvo stavlja **POCETNI NEZAVRSNI ZNAK GRAMATIKE S** -
4. Koji su oblici lijevo linearne gramatike.....  **$A \rightarrow Bw$  (nezavršni znak s lijeve strane pa završni) i  $A \rightarrow w$  (samo završni) 65.str na vrhu**
5. Iz DKA u kontekstno neovisnu gramatiku i onda reci sta je E iz DKA kod GRAMATIKE
6. prihvatljiva stanja kod DKA pri pretvorbi iz kontekstno neovisne gramatike...
7. kako se dokaze da je jezik kontekstno neovisan(kontekstno neovisna gramatika) **SVOJSTVOM NAPUHAVANJA**
8. wwR je u \_\_\_\_\_ a nije \_\_\_\_\_ (kontekstno neovisna, regularna gramatika)
9. Presjek kontekstno neovisnih jezika je kontekstno neovisni jezik(**netocno**)
10. Ako je A cvor n,  $A, X_1, X_2, \dots, X_n$  podcvorovi...onda postoji produkcija... **$A \rightarrow X_1 X_2 \dots X_n$**
11. Imate LR(k) parser, sta znaci ovaj k...**PROCITANIH ZNAKOVA ULAZNOG NIZA  $K \geq 1$**
12. Znakom > (strana 108) oznacava se : **REFLEKSIVNO I TRANIZITIVNO okruzenje**

- 1) bila je zadan gramatika i pitanje sto generira.. gotovo sam siguran da je tocan odgovor nizove oblika  $wSw^r \rightarrow wcw^r$
- 2) zadana su tri jezika poklikati one koji su neregularni
- 3) onda je neka bilo sa gramatikama ono na str 68 mislim ili tako neka.. uglavnom zadnja lekcija od starog gradiva
- 4) zadan je opis nekog algoritma i pitanje sto radi. ja sam dopisao: živih.
- 5) onda je zadano nesto u stilu ako je oznaka čvora n  $\rightarrow A$  onda se za n1 do nk produkcije tipa: tu sam stavio:  **$A \rightarrow X_1 X_2 \dots$**
- 6) bilo je neka recenica i trebalo je odabrat od "dna prema vrhu"
- 7) i jos nesto vezano za istovjetnost jezika

- Želi se izgraditi gramatika koja nema e(epsilon) produkcija ---- **Ako je znak  $X_i$  prazni niz, onda je oznaka  $E_i$  jednaka e ili  $X_i$  (str82)**
- Kako izgledaju produkcije lijevo linearne gramatike?
- Pretvorba lijeve u desnu gramatiku?
- Deterministički automat (**str 110**) - znati definiciju i). naučiti i ii) :)
- Skup produkcija za Kleeneov operator - str120 pod 3 ---> naučiti skupove produkcija za uniju, nadovezivanje....
- Konfiguracija LR paresera mijenja se za redukciju u ... konfiguraciju
- Nadopuniti: ako su živi svi znakovi **DESNE** strane produkcije, od je živ i **NEZAVRSNI** znak **LIJEVE** strane produkcije

- za gramatike  $L_1$  i  $L_2$  sa pocetnik znakovima  $S_1$  i  $S_2$ , njihova unija  $L_3 = L_1 \cup L_2$  imat ce produkciju? [ **$S_3 \rightarrow S_1 \mid S_2$** ]
- iz gramatike konstruiramo PA M, skup ulaznih znakova niza automata jednak je... [**skupu završnih znakova gramatike**]
- kontekstno neovisni i regularni jezici, koji su pravi podskup drugih.....**KLASA REGULARNIH JEZIKA JEST PRAVI PODSKUP KLASA DETERMINISTICKIH KONTEKSTNO NEOVISNIH JEZIKA.**
- nesto sa algoritmom izbacivanja e-produkcija i algoritmom pretvaranja gramatike u greibachov oblik

- 1.) imate nekoliko produkcija gram, kod mene  $A \rightarrow aB$ ,  $B \rightarrow bB$ ,  $A \rightarrow \epsilon$  (ak se dobro sjecam). pitanje je je li  $A \in F$ , je radi  $A \rightarrow \epsilon$  (nadam se da je točno)
- 2.) T je skup **ZAVRSNIH** znakova (kod gram)

- 3) reg. jezici podskup kontekstnih ili obrnuto (izaberes od dva ponudjena -> reg. podskup kont)
- 4.) pogledajte str 82. u knjizi za PRAZNE ZNAKOVE, ja sam dobio nesto u vezi 2)
- 5.) greibachov normalni oblik
- 6.)  $wcw^R$  (pa onda neki tekst) je \_\_\_\_\_, a nije \_\_\_\_\_, imate ponudjeno, mislim da je **kontekstno neovisan (neregularan) i regularan**
- 7.) ima 3 tipa jezika  $w$ ,  $w2w^R$ ,  $ww^R$ , za niz  $(0+1)^*$ , koji su neregularni? (nesto tako, ne sjećam se bas)
- NAPOMENA: kod ovog zadnjeg zad (7.) imao sam napomenu: JEDAN ILI VISE ODGOVROA JE TOČNO

1. prilikom konstruiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA skup T odgovara.....(**sigma**)
2. isto pitanje, ali za znak S ( $q_0$ )
3. Za sva prihvatljiva stanja A e F, prilikom konstruiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA, gradimo produkcije....(**A->epsilon**)
4. korak broj 2 u algoritmu odbacivanja nedohvatljivih znakova jest: \_\_\_\_\_ ako \_\_\_\_\_ //treba izabrati/(u listu dohvatljivih znakova dodajemo sve znakove desne strane produkcije - ako- je lijeva strana u listi dohvatljivih)
5. ako je čvor n, označen sa A, roditelj čvorova  $n_1, n_2, n_3, n_4, \dots$ , označenih sa  $X_1, X_2, X_3, \dots$  onda se do njih dolazi preko produkcije....(**A->X1X2X3...**)
6. za jezik L, gradimo  $L^*$ , sa produkcijom (**S3-->S1S3 /e**)
7. za potisni automat koji prihvaća praznim stogom vrijedi.....( $(q_0, w, Z_0)\{p, e, e\}, )$
8. za konfiguraciju LR parsera oblika  $(s(o)X(1)s(1)X(2)...X(m)s(m), a(i)a(i+1)...a(n))$  i akciju pomaka vrijedi :  $(s(o)X(1)s(1)X(2)...X(m)s(m)$ **a(i)s, a(i+1)** $a(i+2)...a(n))$

1. kojim redom se izbacuje **mrtvi pa nedohvatljivi** ili nedohvatljivi pa mrtvi **IZBACUJU SE BESKORISNI ZNAKOVI**
2. dana je hrpa produkcija i treba izabrati one koje su u grajbahovom obliku **TO SU PRODUKCIJE OBLIKA A->a alfa**
3. bilo je nekaj zadano 4 rečenice od kojih su brijem 2 bile točne za lijevo i desno generiranje gramatike il niza il tak neš
4. Ir parser str 99 i 100 ona dva zasivljena dijela trebalo je izabrati te oblike
5. str 116 one produkcije pod brojem 2 za potisni automat.. bile su 4 rupe i 4 ponuđene kombinacije
6. svojstvo unije kod zatvorenosti ono da je **S3->S1|S2**
8. kontekstno neovisni su podskup regularnih ili obrnuto trebalo je odabrat između ta dva ponuđena

- 1) Izabrati produkcije desno linearne gramatike, -> ima više točnih odgovora
- 2) U skupu produkcija  $L3=L1UL2$ , produkcije koje se dodaju **S3-> S1|S2**
- 3) Funkcija prijelaza kod PA ,  $\delta'(q_0', e, X_0) = \dots$  -> ( **$q_0, Z_0X_0$** )
- 4) **Klasa kontekstno neovisnih jezika jest pravi podskup skupa svih jezika** - tu def. treba nadopunit
- 5) **Ako je neka gramatika neovisno kontekstna i nejednoznačna -> može se izgraditi jedno ili više generativnih stabala**

U gramatici znak T označava? **Konacni skup završnih znakova**  
 Parser LL označava parsiranje od? Dna prema vrhu ili **vrha prema dnu** (neznam rjesenje) **PRVI L----ULAZNI NIZ SE CITA S LIJEVA NA DESNO, DRUGI L-----PRODUKCIJE SE PRIMJENJUJU NA KRAJNJE LIJEVI NEZAVRSNI ZNAK**

Koji su prijelazi u normalnom Chomsijevom obliku? Neki ponudeni...  
 Nesto o tome koje je pocetno stanje DKA koji prihvaca kontekstno neovisnu gramatiku?  
 Izbaci izraze koji nisu regularni:  $ww^R$ ,  $w2w^R$  i jos neki