1. **Oznaci sve produkcije koje su u Greibachovom obliku!**  
   TO SU PRODUKCIJE OBLIKA A->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 ---> Bw (nezavrsni znak s lijeve strane pa zavrsni) i A ---> w (samo zavrsni) 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 X1,X2.....,Xn podcvorovi....onda postoji produkcija**  
   A--X1X2...Xn  
     
   **11) Imate LR(k) parser, sta znaci ovaj k**  
   PROCITANIH ZNAKOVA ULAZNOG NIZA K>=1  
     
   **12) Znakom > (strana 108) oznacava se:**  
   REFLEKSIVNO I TRANIZITIVNO okruzenje  
     
   **13) bila je zadan gramatika i pitanje sto generira**  
   wSw^r -> wcw^r  
     
   **14) zadana su tri jezika poklikati one koji su neregularni w, w2w^r, ww^r, za niz (0+1)\*** ?  
   w2w^r, ww^r  
     
   **15) onda je zadano nesto u stilu ako je oznaka čvora n -> A onda se za n1 do nk produkcije tipa:**  
   A->X1X2....  
     
   **16) Želi se izgraditi gramatika koja nema e(epsilon) produkcija**  
   Ako je znak Xi prazni niz, onda je oznaka Ei jednaka e ili Xi (str82)  
     
   **17) Deterministički automat**PA M=(Q, Σ, Г, δ, q0, Z0, F) jest deterministički automat ako vrijedi:  
   1) Ako je δ(q, ε, Z) neprazan skup, onda je δ(q, a, Z) prazni skup za bilo koji ulazni znak a iz Σ  
   2) U skup δ(q, a, Z) je najviše 1 element, i to za bilo koje stanje q iz Q, za bilo koji znak stoga Z iz Г i za bilo koji ulazni znak a iz ΣU{ε}  
     
   **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 L1 i L2 sa pocetnik znakovima S1 i S2, njihova unija L3 = L1UL2 imat ce produkciju?**  
   [S3 -> S1 | S2]  
     
   **21) Iz gramatike konstruiramo PA M, skup ulaznih znakova niza automata jednak je**  
   skupu zavrsnih znakova gramatike  
     
   **22) kontekstno neovisni i regularni jezici, koji su pravi podskup drugih**  
   KLASA REGULARNIH JEZIKA JEST PRAVI PODSKUP KLASE DETERMINISTICKIH KONTEKSTNO NEOVISNIH JEZIKA.  
     
   **23) Imate nekoliko produkcija gram, kod mene A->aB, B->bB, A->eps. Je li A € F**  
   Da, zbog A->ε  
     
   **24)**T je skup \_\_\_\_ZAVRSNIH\_\_\_\_ znakova (kod gram - (V,T,P,S)  
     
   **25) wcw^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**  
   (qo)  
     
   **28) Za sva prihvatljiva stanja A € F, prilikom konsturiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA, gradimo produkcije**  
   (A->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 n1,n2,n3... djeca čvora n a n je nezavršni znak A i n1,n2,n3.... su nezavršni znakovi X1,X2,X3... Kako izgleda produkcija**  
   (A->X1X2X3...)  
     
   **31) Za jezik L, gradimo L\*, sa produkcijom**(S3-->S1S3/e)  
     
   **32) Za potisni automat koji prihvaća praznim stogom vrijedi......**  
   (N(M) = {w | (**q0,w,Zo) > (p,**ε**,**ε**)** za p E Q)}   
     
   **33) 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) )  
     
   **34) Kojim redom se izbacuje mrtvi pa nedohvatljivi ili nedohvatljivi pa mrtvi**  
   IZBACUJU SE BESKORISNI ZNAKOVI  
     
   **35) Svojstvo unije kod zatvorenosti ono da je**  
   S3->S1|S2   
     
   **36) U skupu produkcija L3=L1UL2, produkcije koje se dodaju**  
   S3-> S1|S2  
     
   **37) Funkcija prijelaza kod PA , delta'(q0',e,X0)=\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_**  
   (q0,Z0X0)  
     
   **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 oznacava 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  
     
   **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->aB A->ε niza w je:**  
   (A->w[ε], [ε]->ε)  
     
   **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, w2wR, wwR) (RJ: wwR)  
     
   **48)** Neka je LR parser u konfiguraciji **(s[0]X[1]s[1]X[2]s[2] --- X[m]s[m] , a[i]a[i+1] --- a[n] T)**. Nova konfiguracija LR parsera za akciju **Akcija**[s[m],a[i]] = Reduciraj A -> β je  
   (s[0]X[1]s[1]X[2]s[2] --- X[m-r]s[m-r]A s , a[i]a[i+1] --- a[n] T) s = NovoStanje[s[m-r],A] |β| = r

**40) Parser LL oznacava 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 prihvaća regularne jezike, pa mi je ovo malo čudno...al mislim da se to odnosi na pretvorbu konteksno 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->aB gradi se sljedeći prijelaz: delta(A,a)=delta(A,a) U {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,ε,x0) dodaje se (qf,ε). (str 113.)  
  
  
ovo naučiti:  
w je regularni  
w2w^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 --> alfa^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 iskljucivo zavrsne znakove, nezavrsni znak lijeve strane produkcije dodaje se u listu zivih znakova. Točno

Deterministički automat (str 110) - znati definiciju i). naučiti i ii) :)  
  
- Skup produkcija za Kleeneov operator - str120 pod 3 ---> naučiti skupove produkcija za uniju, nadovezivanje....

ovo vrijedi:  
1.Presjek konteksno neovisnih jezika NIJE konteksno neovisan jezik.  
2. Presjek konteksno neovisnog i regularnog jezika JEST kontekstno neovisan jezik  
  
3.Koji skup produkcija je u Greibachovom obliku:   
općenito to je A-> a alfa, gdje je alfa nula ili više nezavšnih znakova  
mislim da je meni točan odgovor bio ovako nešta:  
S->aAB  
S->b  
S->aBBB  
---------  
a krivi su npr:  
S->aAB**a**  
S->AB  
S->AaBB  
itd.

Klasa\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ jest pravi podskup skupa\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_  
pa je trebalo odabrati ...kont.neovi.jezika... .... svih jezika....

*7.*kako se dokaze 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 n1,n2,n3... djeca čvora n a n je nezavršni znak A i n1,n2,n3.... su nezavršni znakovi X1,X2,X3... Kako izgleda produkcija (A->X1X2X3...)  
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->aB A->ε niza w je: (A->w[ε], [ε]->ε)  
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 jednika 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, w2wR, 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 nezavrsni , t- skup zavrsni , p - skup produkcija , s- pocetni nezavrsni znak

1. Oznaci sve produkcije koje su u Greibachovom obliku! TO SU PRODUKCIJE OBLIKA A->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 ---> Bw (nezavrsni znak s lijeve strane pa zavrsni) i A ---> w (samo zavrsni) 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 X1,X2.....,Xn podcvorovi....onda postoji produkcija...A--X1X2...Xn  
11.Imate LR(k) parser, sta znaci ovaj k...PROCITANIH ZNAKOVA ULAZNOG NIZA K>=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 -> wcw^r  
2) zadana su tri jezika poklikati one koji su neregularni  
3) onda je nekaj bilo sa gramatikama ono na str 68 mislim ili tako nekaj.. 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 -> A onda se za n1 do nk produkcije tipa: tu sam stavio: A->X1X2....  
6) bilo je neka recenica i trebalo je odabrat od "dna prema vrhu"  
7) i jos nesto vezano za istovjetnost jezika  
  
  
- Želi se izgradti gramatika koja nema e(epsilon) produkcija ---- Ako je znak Xi prazni niz, onda je oznaka Ei jednaka e ili Xi (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 L1 i L2 sa pocetnik znakovima S1 i S2, njihova unija L3 = L1UL2 imat ce produkciju? [S3 -> S1 | S2]  
- iz gramatike konstruiramo PA M, skup ulaznih znakova niza automata jednak je... [skupu zavrsnih znakova gramatike]  
- kontekstno neovisni i regularni jezici, koji su pravi podskup drugih.....KLASA REGULARNIH JEZIKA JEST PRAVI PODSKUP KLASE 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->aB, B->bB, A->eps (ak se dobro sjecam). pitanje je je li A € F, je radi A-> eps (nadam se da je tocno)  
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 sjecam se bas)  
NAPOMENA:kod ovog zadnjeg zad (7.) imao sam napomenu:JEDAN ILI VISE ODGOVROA JE TOCNO  
  
1. prilikom konstruiranja gramatike za jezik zadan pomoću DKA skup T odgovara.....(sigma)  
2. isto pitanje, ali za znak S (qo)  
3. Za sva prihvatljiva stanja A e F, prilikom konsturiranja 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 n1,n2,n3,n4..., označenih sa X1, X2, X3... 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......( (q0,w,Zo)}(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 rečenenice od kojih su brijem 2 bile točne za lijevo i desno generiranje gramatike il niza il tak neš   
4. lr 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'(q0',e,X0)=\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ -> (q0,Z0X0)  
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 oznacava? Konacni skup zavrsnih znakova  
Parser LL oznacava 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 konteksno neovisnu gramatiku?  
Izbaci izraze koji nisu regularni: ww^r, w2w^r i jos neki