Parsira	anje od prema	započinje gradnju stabla od početnog nezavršnog znaka.			
(NADOPUNI DEFINICIJU)					
a)	dna vrhu				
100	vrha dnu				

U listu živih znakova stavi se nezavršni znak znak.	strane produkcija koja na	strani nema nezavršni
(NADOPUNI DEFINICIJU)		
a) lijeve desnoj		
b) desne lijevoj		

(OZNAČI TOČAN ODGOVOR)

- Primjenom algoritma odbacivanja mrtvih znakova, a zatim algoritma odbacivanja nedohvatljivih znakova, iz gramatike se odbacuju svi beskorisni znakovi.
 - Primjenom algoritma odbacivanja nedohvatljivih znakova, a zatim algoritma odbacivanja mrtvih znakova, iz gramatike se odbacuju svi beskorisni znakovi.

Postu	ıpak preuređiva	nja produkcija	desno-linearne g	gramatike u pro	odukcije oblika .	A®aB i A®e:	
Sve p	rodukcije oblika	з A ® w zamije	ne se novim pro	dukcijama oblik	ka:		
	Œ	9	·				
4	Œ	9					
(NAD	OPUNI DEFINICI	JU)					
a)	A®WB, B®	е					
b)	A®aB, B®	е					
c)	A ® w[e], [e]	® e					
d)	A®B, B®e						

	P
(NADO	OPUNI DEFINICIJU)
a)	konačan skup završnih znakova
b)	konačan skup nezavršnih znakova
c)	početni nezavršni znak
d)	konačan skup produkcija

Kontekstno neovisna gramatika jest uređena četvorka $G=(V,\,T,\,P,\,S)$ gdje je:

경기 위에 있는 그렇게 되었다면 가게 되었다면 가게 하는 것이 없는데 하는데 하는데 하는데 하는데 하는데 하는데 하는데 하는데 하는데 하	eca čvora n . Ako je čvor n označen znakom A i ako su čvorovi $n_1,n_2,,n_k$ označeni
®	produkcija iz skupa <i>P</i> .
OPUNI DEFINICIJU)	
X ₁ ® X ₂ X _k	
$A \otimes X_1 X_2 \dots X_k$	
$n \otimes n_1 n_2 \dots n_k$	
A ® n	
<	Kovima X ₁ , X ₂ ,, X _k , onda je: B DOPUNI DEFINICIJU) X ₁

Postupak preuređivanja produkcija desno-linearne gramatike u produkcije oblika A®aB i A®e:

Sve produkcije oblika $A \otimes a_1 \dots a_n B$, za n>1, zamijene se produkcijama oblika:

(NADOPUNI DEFINICIJU)

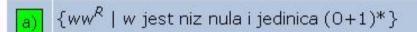
- a) A ® [a1 ... an]B, B ® e
- b) A ® a1 [a2 ... an B], [a2 ... an B] ® e
- c) $A \otimes [a_1 \dots a_n] B$, $[a_1 \dots a_n] \otimes a_1 [a_2 \dots a_n]$, ----, $[a_{n-2} \dots a_n] \otimes a_{n-2} [a_{n-1} a_n]$, $[a_{n-1} a_n] \otimes a_{n-1} a_n$

d)

Konte se PA	ekstno neovisni jezik L zadan je gramatikom $G=(V,T,P,S)$ koja ima produkcije u Greibachinom normalnom obliku. Konstruira $M=(Q,S,G,d,g,Z,F)$ na sljedeći način:
	Skup ulaznih znakova S jednak je skupu;
(NAD	OPUNI DEFINICIJU)
(a)	završnih znakova T
b)	nezavršnih znakova V
c)	stanja Q

njeni stanja.

Koji od sljedećih kontekstno neovisnih jezika nije deterministički:



b)

c) $\{w2w^R \mid w \text{ jest niz nula i jedinica } (0+1)^*\}$