

Parsiranje od _____ prema _____ započinje gradnju stabla od početnog nezavršnog znaka.

(NADOPUNI DEFINICIJU)

a) ... dna ... vrhu ...

☒ b) ... vrha ... dnu ...

U listu živih znakova stavi se nezavršni znak _____ strane produkcija koja na _____ strani nema nezavršni znak.

(NADOPUNI DEFINICIJU)

a)

... lijeve ... desnoj ...

b)

... desne ... lijevoj ...

(OZNAČI TOČAN ODGOVOR)

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

Postupak preuređivanja produkcija desno-linearne gramatike u produkcije oblika $A \rightarrow aB$ i $A \rightarrow e$:

Sve produkcije oblika $A \rightarrow w$ zamijene se novim produkcijama oblika:

_____ \rightarrow _____.

_____ \rightarrow _____.

(NADOPUNI DEFINICIJU)

- | | |
|----------------------------------|---|
| a) | $A \rightarrow wB, \quad B \rightarrow e$ |
| b) | $A \rightarrow aB, \quad B \rightarrow e$ |
| <input checked="" type="radio"/> | $A \rightarrow w[e], \quad [e] \rightarrow e$ |
| d) | $A \rightarrow B, \quad B \rightarrow e$ |

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

P - _____.

(NADOPUNI DEFINICIJU)

a)	konačan skup završnih znakova
b)	konačan skup nezavršnih znakova
c)	početni nezavršni znak
d)	konačan skup produkcija

Neka su čvorovi n_1, n_2, \dots, n_k svi čvorovi djeca čvora n . Ako je čvor n označen znakom A i ako su čvorovi n_1, n_2, \dots, n_k označeni znakovima X_1, X_2, \dots, X_k , onda je:

_____ \Rightarrow _____ produkcija iz skupa P .

(NADOPUNI DEFINICIJU)

a)	$X_1 \Rightarrow X_2 \dots X_k$
b)	$A \Rightarrow X_1 X_2 \dots X_k$
c)	$n \Rightarrow n_1 n_2 \dots n_k$
d)	$A \Rightarrow n$

Postupak preuređivanja produkcija desno-linearne gramatike u produkcije oblika $A \rightarrow aB$ i $A \rightarrow \epsilon$:

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

(NADOPUNI DEFINICIJU)

a)	$A \rightarrow [a_1 \dots a_n]B, \quad B \rightarrow \epsilon$
b)	$A \rightarrow a_1 [a_2 \dots a_n B], \quad [a_2 \dots a_n B] \rightarrow \epsilon$
c)	$A \rightarrow [a_1 \dots a_n]B, \quad [a_1 \dots a_n] \rightarrow a_1 [a_2 \dots a_n], \quad \dots, \quad [a_{n-2} \dots a_n] \rightarrow a_{n-2} [a_{n-1} a_n], \quad [a_{n-1} a_n] \rightarrow a_{n-1} a_n$
d)	

Kontekstno neovisni jezik L zadan je gramatikom $G=(V, T, P, S)$ koja ima produkcije u Greibachinom normalnom obliku. Konstruirati se PA $M=(Q, S, G, \delta, q, Z, F)$ na sljedeći način:

Skup ulaznih znakova S jednak je skupu _____;

(NADOPUNI DEFINICIJU)

a)	završnih znakova T
b)	nezavršnih znakova V
c)	stanja Q

Upravljačka jedinka potisnog automata donosi odluku o promjeni sadržaja vrha stoga, pomaku glave za čitanje i promjeni stanja. Odluka se donosi na osnovi:

a)	položaja glave za pisanje i prihvatljivosti stanja upravljačke jedinke
b)	stanja upravljačke jedinke, znaka koji je na vrhu stoga i znaka na ulaznoj traci
c)	
d)	stanja upravljačke jedinke i znaka na ulaznoj traci

Koji od sljedećih kontekstno neovisnih jezika nije deterministički:

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