

Quiz navigation

1	2	3	4	5	6
7	8				

Finish attempt ...

Time left 1:06:27

Question 1

Not yet answered
Marked out of 1.00

Flag question

Se da gramatica $G = (\{do, mi, sol\}, \{Song, SongDo, SongMi, SongSol\}, Song, P)$, unde P contine

Song $\rightarrow do\ SongDo \mid mi\ SongMi \mid sol\ SongSol$
 SongDo $\rightarrow mi\ SongMi \mid sol\ SongSol$
 SongMi $\rightarrow mi\ SongMi \mid sol\ SongSol \mid do\ songDo$
 SongSol $\rightarrow sol\ SongSol \mid mi\ SongMi \epsilon$

Alegerile incorecte aduc penalizari.

Select one or more:

- ☒ a. pentru a include in limbajul gramaticii si stringuri care contin aceeasi nota repetata (oricare dintre do, mi sau sol) nu trebuie modificat nimic
- ☐ b. pentru a include in limbajul gramaticii si stringuri care se termina cu alta nota decat sol prin adaugarea stringului vid, trebuie modificate productiile 2 si 3
- ☐ c. pentru a include in limbajul gramaticii si stringuri care contin aceeasi nota repetata (oricare dintre do, mi sau sol) trebuie modificata productia 2

Quiz navigation

1	2	3	4	5	6
7	8				

Finish attempt ...

Time left 1:05:09

Question 2

Not yet answered
Marked out of 1.50

Flag question

Se da gramatica cu productiile

$A \rightarrow (Es)$

$Es \rightarrow e, Es \mid \epsilon$

si simbolurile terminale $e, (,)$ si ,

Se aplica LL(2) strong. Alegeti afirmatiile adevarate. Alegerile incorecte se penalizeaza

Select one or more:

- ☐ a. Se porneste de la situatia $q_0 = [A \rightarrow, (Es)]$
- ☐ b. in analiza lui q_0 se identifica o noua stare $q_1 = [A \rightarrow, (Es)]$
- ☐ c. in analiza lui q_0 se identifica o noua stare $q_1 = [Es \rightarrow, e, Es]$
- ☐ d. Din starea q_0 se adauga productia $q_0 \rightarrow q_1$
- ☐ e. Din starea q_0 se adauga productia $q_0 \epsilon \rightarrow q_1$

Quiz navigation

1	2	3	4	5	6
7	8				

Finish attempt ...

Time left 0:55:35

Question 3

Not yet answered
Marked out of 1.00

Flag question

Se dau gramaticile $G1 = (\{e, '\}, \{P, Ps\}, Ps, Producti1)$, $G2 = (\{e, '\}, \{P, Ps\}, Ps, Producti2)$,

$Producti1 = \{ Ps \rightarrow P '\mid Ps \mid \epsilon$

$P \rightarrow e \}$

$Producti2 = \{ Ps \rightarrow P '\mid Ps \mid P$

$P \rightarrow e \}$

Care afirmatii sunt adevarate?

e,e,e apartine

e,e,e, apartine

Quiz navigation

1	2	3	4	5	6
7	8				

Finish attempt ...

Time left 0:40:16

Question 4

Not yet answered
Marked out of 1.50

Flag question

Se da gramatica G cu productiile

forst $\rightarrow FOR\ vardecl\ 'e'\ E\ 'to'\ E\ stepE\ sts$

stepE $\rightarrow STEP\ E\ epsilon$

sts $\rightarrow 'S'\ sts\ epsilon$

STEP $\rightarrow 'step'$

FOR $\rightarrow 'for'$

vardecl $\rightarrow 'a1'\ 'a2'$

$E \rightarrow 'e1'\ 'e2'\ 'e3'$

tot ce e marcat intre " este terminal

Se construiesc automatul stiva in abordarea simpla top-down (descendentă) (algoritmul fara lookahead).

sts q \rightarrow sts

'S' q

'for' q \rightarrow 'for'

\rightarrow q

Quiz navigation

1 2 3 4 5 6 7

8

Finish attempt ...

Time left 0:31:26

Question 5

Not yet answered

Marked out of 1.00

Flag question

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46 47 48 49 50 51 52 53 54 55 56 57 58 59 60 61 62 63 64 65 66 67 68 69 70 71 72 73 74 75 76 77 78 79 80 81 82 83 84 85 86 87 88 89 90 91 92 93 94 95 96 97 98 99 100

Se da gramatica $G = (\{ \lambda, x, y, \cdot, (, \}), (LExp, Var, LExp, P)$, unde P contine

$LExp \rightarrow Var \mid \lambda Var. LExp \mid (LExp LExp)$

$Var \rightarrow x \mid y$

Completati (prin drag & drop) derivarea cea mai din stanga pentru stringul $(\lambda x.y \ y)$

$LExp \Rightarrow (\quad LExp \quad LExp) \Rightarrow (\lambda Var. \quad LExp \quad LExp) \Rightarrow \lambda^* (\lambda x.y \ y)$

Quiz navigation

1 2 3 4 5 6 7

8

Finish attempt ...

Time left 0:21:44

Question 7

Not yet answered

Marked out of 1.00

Flag question

Se da gramatica $G = (\{ do, mi, sol \}, \{ Song, SongDo, SongMi, SongSol \}, Song, P)$, unde P contine

$Song = do \ SongDo \mid mi \ SongMi \mid sol \ SongSol$

$SongDo = mi \ SongMi \mid sol \ SongSol$

$SongMi = mi \ SongMi \mid sol \ SongSol \mid do \ songDo$

$SongSol = sol \ SongSol \mid mi \ SongMi \mid \epsilon$

Notatia folosita pt expresiile regulate este cea conceptuala, nu cea din Lex

Alegeti afirmatiile corecte.

Alegerile gresite se penalizeaza.

Select one or more:

- ☐ a. Limbajul gramaticii este acelasi cu al expresiei regulate do^*mi^*sol
- ☐ b. Limbajul gramaticii este acelasi cu al expresiei regulate $(do^*mi^*sol)^*$
- ☐ c. Limbajul gramaticii nu este acelasi cu al expresiei regulate $(do^*mi^*sol)(do^*mi^*sol)^*$
- ☐ d. Limbajul gramaticii este acelasi cu al expresiei regulate $do^*mi^*sol^*$