

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

Var (x) LExp y

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

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

$Var \rightarrow x \mid y$

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

$LExp \Rightarrow (LExp \text{ [LExp] }) \Rightarrow (\lambda \text{ [Var] } \cdot \text{ [LExp] } \text{ [LExp] }) \Rightarrow * (\lambda x.x \ x)$

Se da gramatica $G = (\{cat, dog, rug, chased, sat, in, on\}, \{S, NP, VP, PP, N, V, P\}, S, PROD)$ unde $PROD$ este setul de productii

Se da gramatica $G = (\{cat, dog, rug, chased, sat, in, on\}, \{S, NP, VP, PP, N, V, P\}, S, PROD)$, unde $PROD$ este setul de productii:

$S \rightarrow NP VP$
 $PP \rightarrow P NP$
 $NP \rightarrow 'the' N \mid N PP \mid 'the' N PP$
 $VP \rightarrow V NP \mid V PP \mid V NP PP$
 $N \rightarrow 'cat'$
 $N \rightarrow 'dog'$
 $N \rightarrow 'rug'$
 $V \rightarrow 'chased'$
 $V \rightarrow 'sat'$
 $P \rightarrow 'in'$
 $P \rightarrow 'on'$

Pentru automatul stiva construit in abordarea descendenta (top-down) simpla, alegeti afirmatiile adevarate. Alegeri gresite sunt depunctate. Nu se poate obtine punctaj negativ

Select one or more:

- ☐ a. $N q \rightarrow 'rug' q$ - nu apartine automatului ✖
- ☐ b. automatul rezultat este determinist ✖
- ☐ c. automatul rezultat nu este determinist si pentru ca sunt mai multe productii cu partea stanga $VP q$ ✔
- ☐ d. productia $Sq \rightarrow NP VP q$ - apartine automatului ✖
- ☐ e. productia $Sq \rightarrow VP NP q$ apartine automatului ✔
- ☐ f. $N q \rightarrow 'sat' q$ apartine automatului ✔
- ☐ g. productia $Sq \rightarrow VP NP q$ apartine automatului ✔

Fie automatul

Fie automatul

$$M_1 = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_1, F)$$

Alegeți răspunsul corect

Select one or more:

- ☒ a. automatul accepta doar stringuri care contin n acolade deschise urmate de n acolade inchise
- ☐ b. automatul accepta stringul { () () }
- ☐ c. automatul accepta doar stringuri care contin n acolade deschise urmate de m acolade inchise, unde m si n pot fi diferite

Care dintre expresiile regulate exprima limbajul $\{w \mid w \text{ contine pe orice pozitie para } 0\}$

Care dintre expresiile regulate exprima limbajul $\{w \mid w \text{ contine pe orice pozitie para } 0\}$

Alegerile gresite se penalizeaza

Select one or more:

- ☐ a. $(101)^*$
- ☐ b. $(0+1)^*0(1+0)^*$
- ☒ c. $((0+1)0)^*1$
- ☒ d. $((0+1)0)^* (0+1+\epsilon)$

Se da gramatica $G = \{\lambda, x, y, (,)\} \{L, V\}, L, P\}$ unde P continue

Se da gramatica $G = (\{\lambda, x, y, ., (,)\}, \{L, V\}, L, P)$, unde P contine

$L \rightarrow V \mid \lambda V . L \mid (L L)$

$Var \rightarrow x \mid y$

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

$L \Rightarrow (L L) \Rightarrow (\text{L} \text{ } \text{V}) \Rightarrow (\text{L} \text{ } \text{y}) \Rightarrow^* (x \ y)$

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

$\lambda \text{ LExp } ((x \ y)$

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

$LExp \Rightarrow (\text{LExp} \text{ } \text{LExp}) \Rightarrow (\lambda \text{ Var. } \text{LExp} \text{ } \text{LExp}) \Rightarrow^* (\lambda x.y \ y)$

Se aplica $LL(k)$ strong .Alegeti afirmatiile adevarate

Se da gramatica cu productiile

$A \rightarrow (Es)$

$Es \rightarrow e, Es \mid e$

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

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

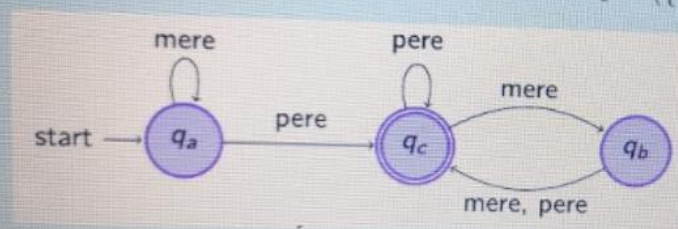
Select one or more:

- ☐ a. Pentru $k=0$, automatul rezultat este nedeterminist
- ☒ b. Pentru $k=1$, automatul rezultat este nedeterminist
- ☐ c. Pentru $k=1$, automatul rezultat este determinist
- ☐ d. un lookahead de 1 singur terminal este suficient
- ☒ e. este necesar cel putin un lookahead de 2 simboluri terminale

Ce fel de automat este?

Ce fel de automat este?

$$D_1 = (\{mere, pere\}, \{q_a, q_c, q_b\}, \delta, q_a, \{q_c\})$$



Select one or more:

- ☒ a. automat finit determinist
- ☐ b. automat finit nedeterminist
- ☐ c. automat stiva

Se dau gramaticile G_1, G_2

Care afirmatii sunt adevarate?

Se dau gramaticile $G_1 = (\{e, '\}, \{P, P_s\}, P_s, \text{Productii1})$, $G_2 = (\{e, '\}, \{P, P_s\}, P, \text{Productii2})$

Productii1 = $\{ P_s \rightarrow P \, ' \, P_s \mid \epsilon$
 $P \rightarrow e \}$

Productii2 = $\{ P_s \rightarrow P \, ' \, P_s \mid P$
 $P \rightarrow e \}$

Care afirmatii sunt adevarate?

e,e,e apartine

e,e,e, apartine

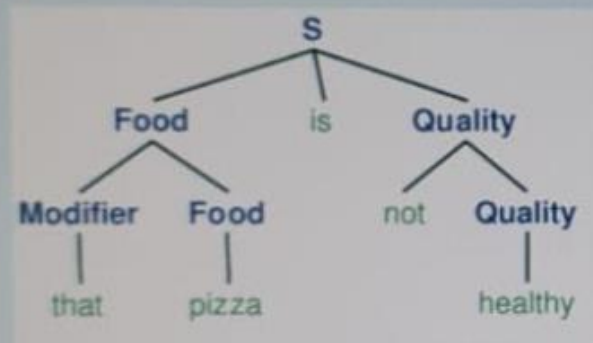
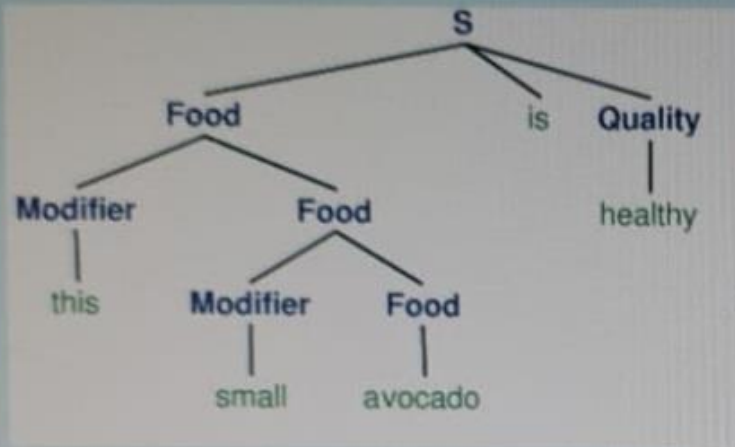
Completati gramatica stiind ca arborii de parsare de mai jos sunt corecti

jpg

Open with

that pizza Quality Quality Modifier Food avocado not S healthy

Completați gramatica știind că arborii de parsare de mai jos sunt corecți.



S → Food 'is' Quality

Food → Modifier Food 'pizza' 'avocado'

Modifier → 'large' 'big' 'small' 'this' 'that'

Quality → 'fresh' 'healthy' 'expensive' 'not' Quality

Se da gramatica G cu productiile

Se construiește automatul stivă în abordarea simplă top-down

Se da gramatica G cu productiile

$S \rightarrow \text{Food 'is' Quality}$

$\text{Food} \rightarrow \text{Modifier Food} \mid \text{'pizza'} \mid \text{'avocado'}$

$\text{Modifier} \rightarrow \text{'large'} \mid \text{'big'} \mid \text{'small'} \mid \text{'this'} \mid \text{'that'}$

$\text{Quality} \rightarrow \text{'fresh'} \mid \text{'healthy'} \mid \text{'expensive'} \mid \text{'not' Quality}$

si is, large, big, small, this, that, fresh, healthy, expensive, not drept terminale.

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

$S q \rightarrow \text{Quality 'is' Food } q$

este o productie din acest automat de tip consum de la intrare pe baza stivei

$\text{'not' } q \text{'not' } \rightarrow q$

este o productie prin care se mentioneaza ca se poate consuma oricand un terminal de la intrare

LA ASTEA ESTE LA PRIMA : ESTE O PRODUCTIE DIN AUTOMAT; IN MOMENTUL FOLOSIRII, SE PREZICE CA SE VA IDENTIFICA IN STRINGUL DE LA INTRARE UN STRING DERIVAT DIN FOOD IS QUALITY

LA A DOUA: ESTE O PRODUCTIE DIN ACEST AUTOMAT DE TIP CONSUM DE LA INTRARE PE BAZA STIVEI

Se da gramatica cu productiile

Presupunem ca s-a ajuns cu analiza la starea $q_3 = [Es \rightarrow \cdot e, Es]$

Se aplica LL(2) strong. Alegeti afirmatiile adevarate.

Question 4

Answer saved

Marked out of 1.50

Flag question

Se da gramatica cu productiile

$A \rightarrow (Es)$

$Es \rightarrow e, Es \mid e$

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

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

Presupunem ca s-a ajuns cu analiza la starea $q_3 = [Es \rightarrow \cdot e, Es]$.

Select one or more:

- ☒ a. Noua starea q_4 este $[Es \rightarrow e \cdot, Es]$
- ☒ b. se adauga productia $q_3 e \rightarrow q_4$
- ☐ c. se adauga productia $q_3 e \rightarrow q_4 e$
- ☐ d. starea q_3 corespunde unei stari in care se poate consuma e fara nicio verificare suplimentara
- ☒ e. starea q_3 corespunde unei stari in care se foloseste un lookahead pentru a verifica tranzitia in q_4

Se da gramatica .

Care stringuri apartin limbajului gramaticii?

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

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

$Var \rightarrow x \mid y$

Care stringuri apartin limbajului gramaticii?

Fiecare varianta corecta se puncteaza, fiecare varianta incorecta se depuncteaza

Select one or more:

☐ a. xy

☐ b. $(x \cdot y)$

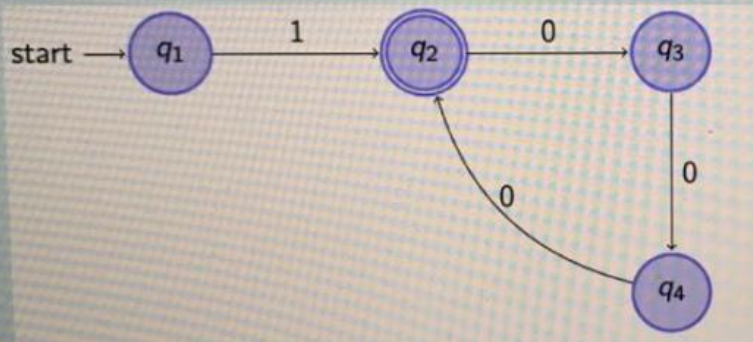
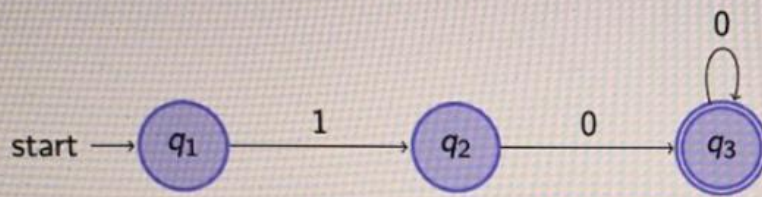
☒ c. $(\lambda y \cdot y)$

☒ d. (xy)

Se dau urmatoarele doua automate

Alegeti afirmatiile corecte

Se dau urmatoarele doua automate



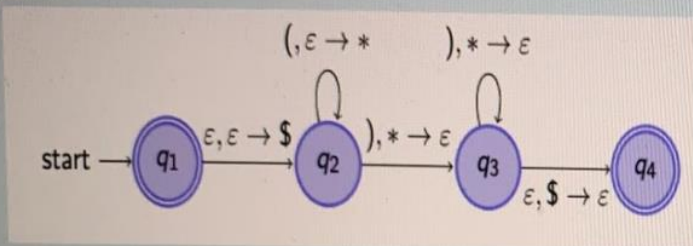
Alegeti afirmatiile corecte. Alegeri incorecte se penalizeaza

Select one or more:

- ☐ a. au acelasi limbaj
- ☒ b. sunt diferite, primul este echivalent cu 100^* , in timp ce al doilea accepta si 1
- ☐ c. orimul are acelasi limbaj cu 10^*

Fie automatul

Alegeti raspunsul corect



Fie automatul

$$M_1 = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_1, F)$$

Alegeti raspunsul corect

Select one or more:

- ☐ a. cand se citeste un simbol (, se scoate de pe stiva * si automatul ramane in starea q2
- ☐ b. cand se citeste un simbol (, se scoate de pe stiva * si automatul trece in q3
- ☒ c. cand se citeste un simbol (, se introduce pe stiva * si automatul ramane in starea q2

Stiind ca gramatica de mai jos are terminale $\{ \}, 1, 2$, simbolul de start este A, iar arborele de mai jos este arborele de parsare pentru $\{1\{2\}2\}$. completati gramatica

Se aplica LL(2) strong .Alegeti afirmatiile adevarate

Se da gramatica cu productiile

$A \rightarrow (Es)$

$Es \rightarrow e, Es \mid e$

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 $q_0 = [A \rightarrow \cdot (Es)]$
- ☐ b. in analiza lui q_0 se identifica o noua stare $q_1 = [A \rightarrow \cdot (Es)]$
- ☒ c. in analiza lui q_0 se identifica o noua stare $q_1 = [Es \rightarrow \cdot e, Es]$
- ☐ d. Din starea q_0 se adauga productia $q_0 \rightarrow q_1$
- ☒ e. Din starea q_0 se adauga productia $q_0 e \rightarrow q_1$

Stiind ca gramatica de mai jos este o gramatica regulata al carei limbaj continue toate stringurile formate din 0 si 1 mai putin cele care incep cu 0 si se termina cu 1. Completati spatiile libere

B epsilon C A 0 1

Stiind ca gramatica de mai jos este o gramatica regulata al carei limbaj continue toate stringurile formate din 0 si 1 mai putin cele care incep cu 0 sau care se termina cu 1. Completati spatiile libere. In fiecare spatiu liber puteti scrie fie doar un nonterminal, fie doar un terminal.

$A \rightarrow$ B

$B \rightarrow$ $| 1 B$

$\rightarrow 0$

Se da gramatica cu Song

Care afirmatii sunt adevarate

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

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

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

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

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

Care afirmatii sunt adevarate?

Fiecare varianta corecta se puncteaza, fiecare varianta incorecta se depuncteaza

For fun after the test testati cantecelele ce apartin limbajului gramaticii date <https://www.musicca.com/piano>, tinand cont ca $do = C$, $mi = E$, $sol = G$.

Select one or more:

- ☐ a. toate stringurile care apartin limbajului trebuie sa inceapa cu do
- ☒ b. do mi sol - apartine limbajului gramaticii
- ☐ c. niciunul dintre stringurile care apartin limbajului gramaticii nu contine aceeași nota repetata de mai multe ori
- ☒ d. do mi sol mi sol - apartine limbajului gramaticii
- ☒ e. unele stringuri care apartin limbajului gramaticii contin aceeași nota repetata de mai multe ori
- ☒ f. mi mi sol sol - apartine limbajului gramaticii

Se da gramatica cu Song(alte variante)

Alegeti afirmatiile corecte

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.

Alegemle 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 este acelasi cu al expresiei regulate $do^*mi^*sol^*$
- ☒ d. Limbajul gramaticii nu este acelasi cu al expresiei regulate $(do+mi+sol)(do+mi+sol)^*$

Stiind ca gramatica de mai jos are doua terminale, \backslash si $/$, simbolul de start este X , iar $L(G) = \{\text{string cu numar egal de } \vee \text{ si } \wedge\}$, completati spatiile libere

epsilon

Stiind ca gramatica de mai jos are doua terminale, \backslash si $/$, simbolul de start este X , iar $L(G) = \{\text{string cu numar egal de } \vee \text{ si } \wedge\}$, completati spatiile libere. In fiecare spatiu liber puteti scrie fie doar un nonterminal, fie doar un terminal.

$X \rightarrow$

$Y \rightarrow \backslash Y \mid / Y \mid$

$Z \rightarrow \backslash Z \mid / Z \mid$

Ce fel de automat este?

Ce fel de automat este?

$$D_1 = (\{mere, pere\}, \{q_a, q_c, q_b\}, q_a, \{q_c\}, \delta)$$

	δ	mere	pere
\rightarrow	q_a	q_a	q_c
*	q_c	q_b	q_c
	q_b	q_c	q_c

Select one or more:

☒ a. automat finit

☐ b. automat stiva

Se da A1 si A2

Alegeti raspunsul corect

Se da A1

$$A_1 = (\{mere, pere\}, \{q_a, q_c, q_b\}, \delta, q_a, \{q_c\})$$

δ	mere	pere
\rightarrow q_a	q_a	q_c
* q_c	q_b	q_c
q_b	q_c	q_c

si A2:

```

graph LR
    start((start)) --> qa((qa))
    qa -- mere --> qa
    qa -- "mere, pere" --> qc(((qc)))
    qc -- pere --> qc
    qc -- mere --> qb((qb))
    qb -- "mere, pere" --> qc
    style start fill:none,stroke:none
    style qa fill:#add8e6,stroke:#000,stroke-width:1px
    style qc fill:#add8e6,stroke:#000,stroke-width:1px
    style qb fill:#add8e6,stroke:#000,stroke-width:1px
  
```

Alegeti raspunsul corect

Select one or more:

☒ a. $L(A_1) \cap L(A_2)$ contine cateva elemente, dar $L(A_1)$ nu e egal cu $L(A_2)$

☐ b. $L(A_1) = L(A_2)$

☐ c. $L(A_1) \cap L(A_2) = \text{multimea vida}$

Se da gramatica

Care stringuri apartin gramaticii

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

Care stringuri apartin limbajului gramaticii?

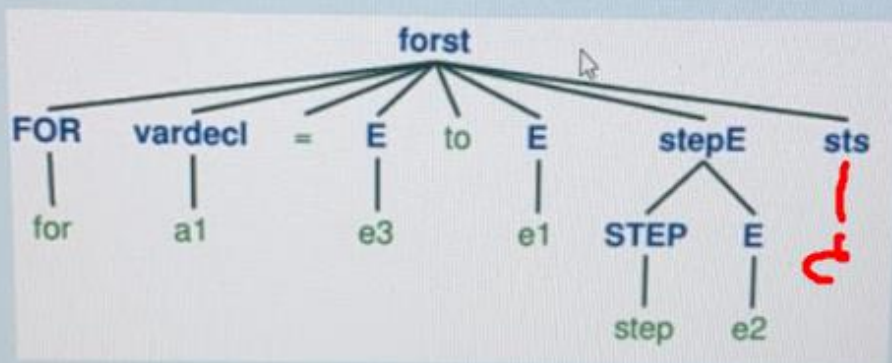
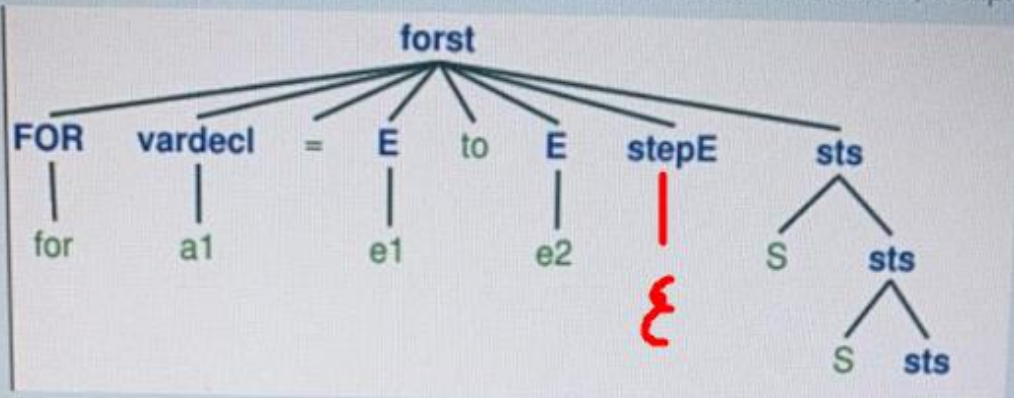
Fiecare varianta corecta se puncteaza, fiecare varianta incorecta se depuncteaza

Select one or more:

- ☐ a. $((\lambda x . x) (\lambda x))$
- ☐ b. $(\lambda x . y)$
- ☒ c. $(\lambda x . (\lambda x . x))$

Stiind ca folosind gramatica se pot construe cei doi arbori de derivare, completati

Stiind ca folosind gramatica se pot construi cei doi arbori de derivare, completati



forst -> FOR vardecl '=' E 'to' E stepE sts

stepE -> STEP E epsilon

sts -> 'S' sts epsilon

STEP -> 'step'

FOR -> 'for'

vardecl -> 'a1' 'a2'

E -> 'e1' 'e2' 'e3'

Se da A1 si A2 (altul)

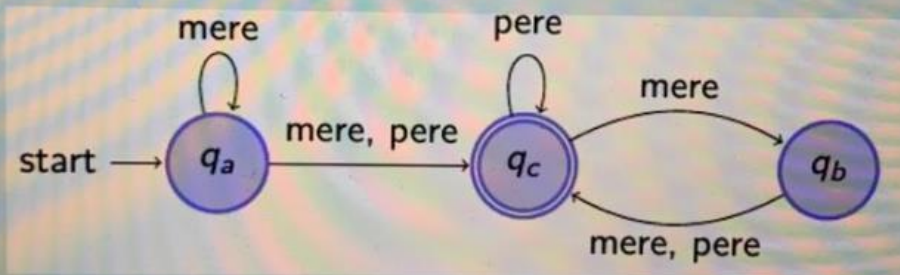
Alegeti raspunsul corect

Se da A1

$$A_1 = (\{mere, pere\}, \{q_a, q_c, q_b\}, \delta, q_a, \{q_c\})$$

δ		mere	pere
\rightarrow	q_a	$\{q_a, q_c\}$	q_c
*	q_c	q_b	q_c
	q_b	q_c	q_c

si A2:



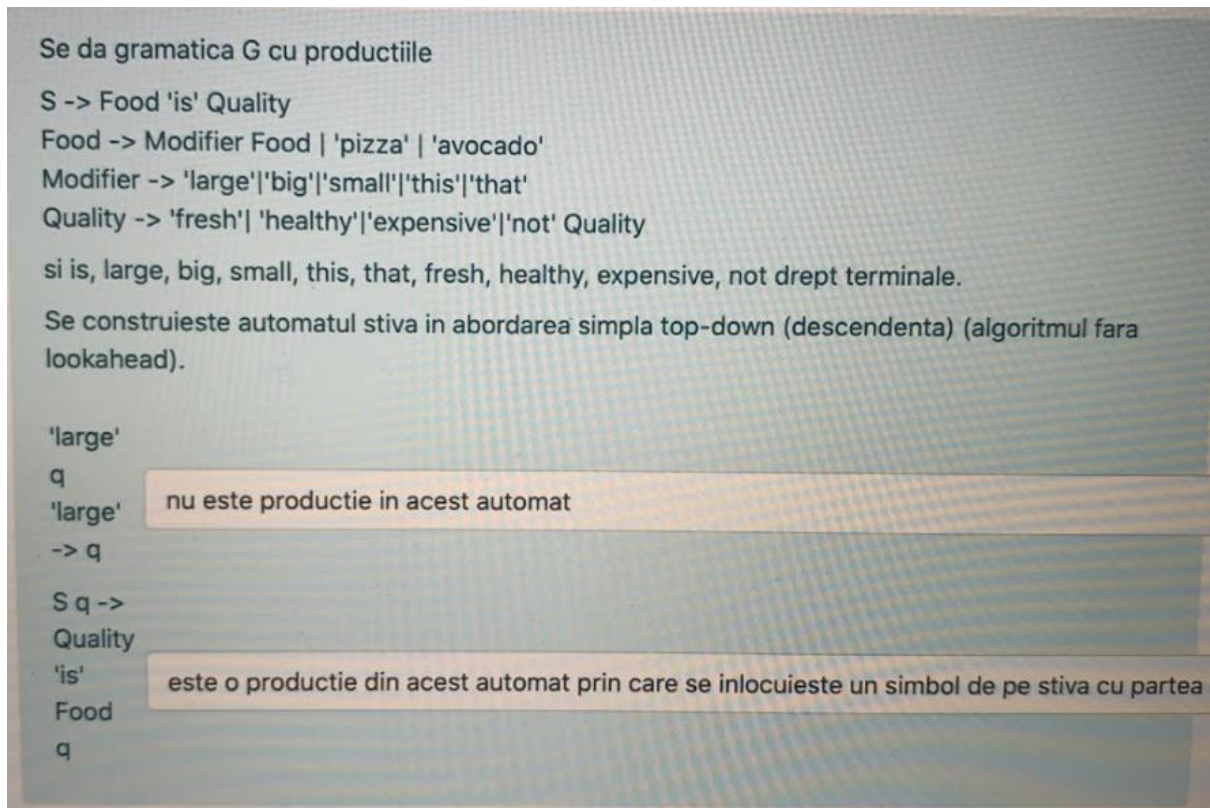
Alegeti raspunsul corect

Select one or more:

- ☐ a. $L(A_1)$ intersectat cu $L(A_2)$ contine cateva elemente, dar $L(A_1)$ nu e egal cu $L(A_2)$
- ☒ b. $L(A_1) = L(A_2)$
- ☐ c. $L(A_1)$ intersectat cu $L(A_2) =$ multimea vida

Se da gramatica G cu productiile

Se construieste automatul stiva in abordarea simpla top-down

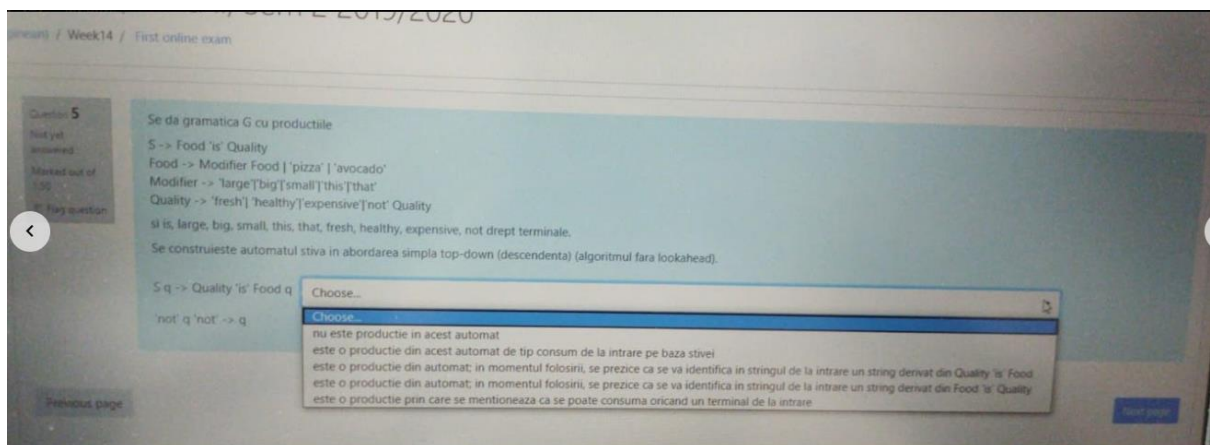


LA ASTEA ESTE

LA PRIMA: ESTE O PRODUCTIE DIN ACEST AUTOMAT DE TIP CONSUM DE LA INTRARE PE BAZA STIVEI

LA A DOUA : ESTE O PRODUCTIE DIN AUTOMAT; IN MOMENTUL FOLOSIRII, SE PREZICE CA SE VA IDENTIFICA IN STRINGUL DE LA INTRARE UN STRING DERIVAT DIN FOOD IS QUALITY

MAI JOS SUNT TOATE VARIANTELE POSIBILE



Se da gramatica G cu productiile

Se construiesc automatul stiva in abordarea simpla top-down

Se da gramatica G cu productiile

```
forst -> FOR vardec 'a' E 'to' E stepE sts  
stepE -> STEP E epsilon  
sts -> 'S' stj epsilon  
STEP -> 'step'  
FOR -> 'for'  
vardec -> 'a1' 'a2'  
E -> 'e1' 'e2' 'e3'
```

terminalele sunt toate stringurile marcate intre ""

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

'e1' q 'e1' -> q este o productie din acest automat de tip consum de la intrare pe baza stivei

stepE q -> E STEP q este o productie din acest automat prin care se inlocuieste un simbol de pe stiva cu partea dreapta a unei productii din gramatica in ordinea inversata

Se da gramatica G cu Song(iara alta)

Select one or more

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

```
Song -> do SongDo | mi SongMi | sol SongSol  
SongDo -> mi SongMi | sol SongSol  
SongMi -> mi SongMi | sol SongSol | do songDo  
SongSol -> sol SongSol | mi SongMi | ε
```

Alegerile incorecte aduc penalizari.

Select one or more:

☒ a. 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

☐ b. pentru a include in limbajul gramaticii si stringuri care contin aceeasi nota repetata (oricare dintre do, mi sau sol) trebuie modificata productia 2

☒ c. pentru a include in limbajul gramaticii si stringuri care contin aceeasi nota repetata (oricare dintre do, mi sau sol) nu trebuie modificat nimic

Se da gramatica ,unde P

Alegeti afirmatiile adevarate

Se da gramatica $G = (\{ '*', '+', '(', ')' \}, \{ A, S, E \}, A, P)$, unde P este

$A \rightarrow '[S]'$

$S \rightarrow E S \mid \epsilon$

$E \rightarrow '+ ' \mid '* '$

Alegeti afirmatiile adevarate.

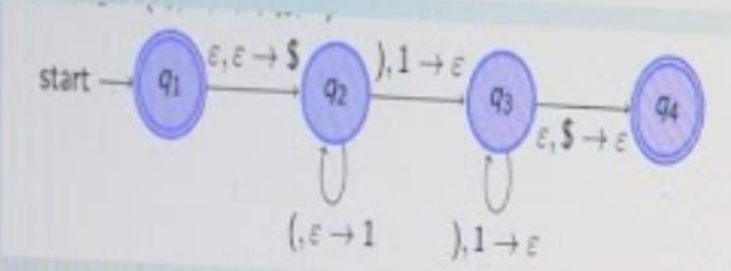
Alegerile incorecte aduc penalizari.

Select one or more:

- ☒ a. orice string format din oricat de multe + si * cuprins intre doua acolade (deci fara {...} imbricate) face parte din limbajul gramaticii
- ☒ b. pentru a include in limbaj si stringuri de forma {++{+}}, cu oricate niveluri de imbricare, trebuie modificata a treia productie
- ☒ c. pentru a include in limbaj si stringuri de forma {++{+}}, cu oricate niveluri de imbricare, trebuie modificata a doua productie
- ☐ d. pentru a include in limbaj si stringuri de forma {++{+}}, cu oricate niveluri de imbricare, nu trebuie modificat nimic, pentru ca limbajul deja le include
- ☒ e. pentru a include in limbaj si stringuri de forma {++{+}}, cu oricate niveluri de imbricare, trebuie modificata prima productie

Fie automatul

Alegeti raspunsul corect



Fie automatul

$$M_1 = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_1, F)$$

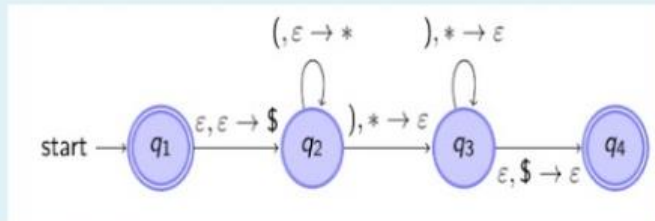
Alegeti raspunsul corect

Select one or more:

- ☐ a. in starea q2 citeste) doar daca poate scoate de pe stiva (
- ☒ b. in starea q2 citeste) doar daca poate scoate de pe stiva un 1, altfel stringul e respins
- ☐ c. in starea q2 citeste) doar daca poate scoate de pe stiva un 1, altfel revine in q1

Fie automatul

Alegeti raspunsul corect



Fie automatul

$$M_1 = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_1, F)$$

Alegeti raspunsul corect

Select one or more:

- ☐ a. este un automat finit nedeterminist
- ☒ b. este un automat stiva
- ☒ c. este un automat finit determinist

Alegeti raspunsurile adevarate.

Alegeti raspunsurile adevarate. Fiecare raspuns gresit se penalizeaza.

Select one or more:

- ☒ a. Limbajul parantezelor poate fi analizat de un automat stiva.
- ☒ b. Limbajul parantezelor nu poate fi analizat de un automat finit de stare.
- ☐ c. Limbajul parantezelor poate fi descris cu o gramatica regulata.
- ☒ d. Limbajul format din stringuri palindrom poate fi descris cu o gramatica regulata.
- ☒ e. Pentru orice automat finit determinist exista o expresie regulata cu acelasi limbaj
- ☐ f. Pentru orice automat finit nedeterminist exista o expresie regulata cu acelasi limbaj.
- ☒ g. Etapa de scanare are loc inainte etapei de analiza sintatica
- ☐ h. Automatele stiva recunosc aceleasi limbaje precum automatele finite