



Lengoaia eta Sistema Informatikoak Saila

Bilboko Ingeniaritza Eskola (UPV/EHU)

# Lengoiak, Konputazioa eta Sistema Adimendunak

**Kudeaketaren eta Informazio Sistemen Informatikaren Ingeniaritzako Gradua**

**2. maila**

**2019-2020 ikasturtea**

## **2. gaia: Lengoiak** **Soluzioak**

JOSÉ GAINZARAIN IBARMIA

Azken eguneraketa: 2019-08-31



## GAIEN AURKIBIDEA

<b>2. Lengoaiak</b>	1
2.6 Soluzioak: lengoaien definizio formalen ulermenari buruzko ariketak	1
2.7 Soluzioak: Lengoaien definizio formalari buruzko ariketak	2



## 2. LENGOIAIAK

### 2.6 Soluzioak: lengoaien definizio formalen ulermenari buruzko ariketak

$A = \{a, b, c\}$  alfabetoaren gainean definitutako honako lengoiaia hauetakoak diren hitz batzuk eta lengoiaia horietakoak ez diren hitz batzuk eman:

1.  $H_1 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists x(x \in AA \wedge w = xx^R x)\}$

- Lengoiakoak diren hitzak:

Lengoiaia honetan  $xx^R x$  erako hitzak ditugu eta  $x$  hitzak  $AA$  lengoiakoa izan behar du, hau da, bi sinboloz osatuta egon behar du. Beraz bi sinboloz osatutako hitzak hartuz  $H_1$  lengoiako hitzak era ditzakegu.

- $x = ab$  hitza hartzen badugu,  $w = xx^R x = abbaab$  hitza  $H_1$  lengoiakoa izango da.
- $x = aa$  hitza hartzen badugu,  $w = xx^R x = aaaaaa$  hitza  $H_1$  lengoiakoa izango da.
- $x = cb$  hitza hartzen badugu,  $w = xx^R x = cbbccb$  hitza  $H_1$  lengoiakoa izango da.

- Lengoiakoak ez diren hitzak:

6 sinbolo baino gehiago edo gutxiago dituen edozein hitz:  $\varepsilon$ ,  $ab$ ,  $abababab$ , eta abar. Gainera 6 sinbolo eduki arren, goian zehaztutako egitura ez duten hitzak ere ez dira lengoiakoak. Adibidez:  $ababab$ .

2.  $H_2 = \{w \mid w \in A^* \wedge ww = www\}$

$ww = www$  baldintza betetzen duen  $w$  hitz bakarra  $\varepsilon$  da, izan ere  $\varepsilon v = v$  betetzen da edozein  $v$ -rentzat eta ondorioz  $\varepsilon \varepsilon \varepsilon = \varepsilon \varepsilon = \varepsilon$ . Beste edozein hitz hartzen badugu, adibidez,  $ab$ , honako hau daukagu:  $ababab \neq abab$ .

3.  $H_3 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge uvw = wvu)\}$

$w$  hitza  $H_3$  lengoiakoa izateko,  $uvw = wvu$  betearazten duten  $u$  eta  $v$  hitzak existitu behar dute.  $u$  eta  $v$  hitzak berdinak edo desberdinak izan daitezke. Adibidez,  $w$  hitza  $aa$  baldin bada,  $u = aa$  eta  $v = cb$  hitzak hartuz  $uvw = wvu$  beteko da, izan ere,  $\underbrace{aa}_u \underbrace{cb}_v \underbrace{aa}_w$  eta

$\underbrace{aa}_w \underbrace{cb}_v \underbrace{aa}_u$  berdinak dira. Beraz,  $A^*$ -koa den  $w$  hitz bakoitzarentzat nahikoa da  $u$  bezala  $w$  hartzea (hau da,  $u = w$ ) eta  $v$  bezala edozein hitz hartzea  $uvw = wvu$  baldintza betetzeko. Ondorioz  $A^*$ -ko hitz denek baldintza betetzen dute eta  $H_3 = A^*$  daukagu. Hori horrela izanda,  $H_3$ -koa ez den hitzik ez dago.

4.  $H_4 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u(u \in A^* \wedge www = uu)\}$

$uu$  hitzaren luzera beti bikoitia izango denez (edozein zenbaki bider 2 egindakoan beti zenbaki bikoitia lortzen baita),  $w$  hitza  $H_4$  lengoiako izateko bere luzerak bikoitia izan beharko du  $www$  hitzak ere luzera bikoitia izateko. Gainera  $www$  hitzaren luzera hiruren anizkoitza izango da eta horregatik  $uu$  hitzaren luzerak ere hiruren anizkoitza izan beharko du. Hau dena aztertu ondoren,  $w$  hitza  $H_4$  lengoiako izango da bere luzera bikoitia baldin bada eta gainera bere sinbolo denak berdinak badira:  $\varepsilon$ ,  $aa$ ,  $bb$ ,  $cc$ ,  $aaaa$ , eta abar. Luzera bakoitia duten hitzak eta luzera bikoitia izanda sinbolo desberdinez osatuta dauden hitzak ez dira  $H_4$  lengoiakoak izango. Adibidez:  $a$ ,  $aba$ ,  $ab$ , eta abar.

## 2.7 Soluzioak: Lengoiaren definizio formalari buruzko ariketak

Enuntziatuak 2.5 atalean daude. Lengoaia denetan alfabetoa  $A = \{a, b, c\}$  da.

1.  $L_1 - aa, bb$  eta  $ac$  hitzez osatutako lengoaia.

$$L_1 = \{aa, bb, ac\}$$

$L_1$  lengoaia finitua da. Lengoaia finitu batean hitz gutxi baldin badaude edo hitzek era errazean adieraz daitekeen propietaterik ez badute betetzen, lengoaia hitz guztiak emanez definitu ohi da.

2.  $L_2 - \varepsilon, bbc$  eta  $acc$  hitzez osatutako lengoaia.

$$L_2 = \{\varepsilon, bbc, acc\}$$

$L_2$  lengoaia ere finitua da. Hitz gutxi edukitzeaz gain, hitz horiek ez dute era errazean adieraz daitekeen propietaterik betetzen, eta horregatik definizioa lengoaia osatzen duten hitz denak emanez egin da.

3.  $L_3 -$  Lau sinbolo dituzten (4 luzera duten) hitzez osatutako lengoaia. Adibidez,  $aaaa, bcab$  eta  $cbbb$   $L_3$  lengoiakoak dira baina  $\varepsilon, a, bc$  eta  $bcba$  ez.

$$L_3 = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| = 4\}$$

$L_3$  lengoaia ere finitua da, baina kasu honetan lengoiako hitzek era errazean adieraz daitekeen propietate bat betetzen dute, eta horregatik definizioa propietate horren bidez egin da. Lengoaia finitua denez, hitz denak emanez ere defini daiteke baina horretarako  $A$  alfabetoko hiru sinboloe-kin osa daitezkeen lau luzerako hitz denak eratu beharko lirateke. Guztira 27 hitz izango lirateke. Baina alfabetoak sinbolo gehiago izango balitu, konbinazio gehiago eratu beharko lirateke eta lengoaia horrela definitzea ez da oso eroso eta egokia.

4.  $L_4 - a$  sinboloaren agerpen bakarra eta guztira lau sinbolo dituzten hitzez osatutako lengoaia.

$$L_4 = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| = 4 \wedge |w|_a = 1\}$$

$L_4$  lengoaia  $L_3$  lengoiaren azpilengoaia da eta ondorioz finitua da. Lengoiako hitzek era errazean adieraz daitekeen propietate bat betetzen dutenez, definizioa propietate horren bidez eman da.

Beste aukera bat:

$$L_4 = L_3 \cap \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a = 1\}$$

5.  $L_5 -$  Errepikatutako sinbolorik ez duten hitzez osatutako lengoaia. Adibidez,  $\varepsilon, a, ac$  eta  $acb$   $L_5$  lengoiakoak dira baina  $aa, bcac$  eta  $acaaa$  ez.

$$L_5 = \{w \mid w \in A^* \wedge \forall \alpha (\alpha \in A \rightarrow |w|_\alpha \leq 1)\}$$

$L_5$  lengoaia finitua da. Lengoiako hitzek era errazean adieraz daitekeen propietate bat betetzen dutenez, definizioa propietate hori erabiliz eman da. Lengoaia honetako hitzetan gerta daiteke alfabetoko sinboloren bat ez agertzea, baina agertzekotan behin bakarrik agertuko da. Beste aukera bat honako hau izango litzateke:

$$L_5 = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a \leq 1 \wedge |w|_b \leq 1 \wedge |w|_c \leq 1\}$$

Baina  $A$  alfabetoak sinbolo asko izango balitu, denak ipini beharko lirateke. Beraz, aurreko aukera askoz hobe da, edozein  $A$  alfabetorentzat balio baitu, eta sinbolo-kopuruarekiko independentea da.

Finitua denez bere hitz denak emanek ere defini daiteke:

$$L_5 = \{\varepsilon, a, b, c, ab, ac, ba, bc, ca, cb, abc, acb, bac, bca, cab, cba\}$$

Kasu honetan ere  $A$  alfabetoak sinbolo asko izango balitu, konbinazio asko sortuko lirateke. Beraz, lehenengo aukera da onena.

6.  $L_6$  (0,075 puntu) Gutxienez bi sinbolo desberdin dituzten hitzez osatutako  $L_6$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aab$ ,  $acccabab$  eta  $cccbc$  hitzak  $L_6$  lengoiakoak dira baina  $aaa$ ,  $b$  eta  $\varepsilon$  ez.

$$L_6 = \{w \mid w \in A^* \wedge ((|w|_a \geq 1 \wedge |w|_b \geq 1) \vee (|w|_a \geq 1 \wedge |w|_c \geq 1) \vee (|w|_b \geq 1 \wedge |w|_c \geq 1))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_6 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists \alpha, \beta (\alpha \in A \wedge \beta \in A \wedge \alpha \neq \beta \wedge |w|_\alpha \geq 1 \wedge |w|_\beta \geq 1)\}$$

Bigarren aukera hau  $A$  alfebotoko sinbolo-kopuruarekiko independentea da eta, ondorioz, hobe da.

Beste aukera bat:

$$L_6 = \{w \mid w \in A^* \wedge \forall \alpha (\alpha \in A \rightarrow |w|_\alpha < |w|)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_6 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists \alpha (\alpha \in A \wedge |w|_\alpha \geq 1 \wedge |w|_\alpha < |w|)\}$$

7.  $L_7$  (0,100 puntu) Desberdinak diren bi sinbolo edo gehiago ez dituzten, hau da, sinbolo bakar baten zero edo errepikapen gehiagoz eratutako hitzez osatutako  $L_7$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $bbb$ ,  $aa$  eta  $cccc$   $L_7$  lengoiakoak dira baina  $ac$ ,  $baaa$  eta  $aacbb$  ez.

$$L_7 = \overline{L_6}$$

Beste aukera bat:

$$L_7 = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w| = |w|_a \vee |w| = |w|_b \vee |w| = |w|_c)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_7 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists \alpha (\alpha \in A \wedge |w| = |w|_\alpha)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_7 = \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists \alpha, \beta (\alpha \in A \wedge \beta \in A \wedge \alpha \neq \beta \wedge |w|_\alpha \geq 1 \wedge |w|_\beta \geq 1)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_7 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists \alpha, k (\alpha \in A \wedge k \in \mathbb{N} \wedge w = \alpha^k)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_7 = \{a\}^* \cup \{b\}^* \cup \{c\}^*$$

8.  $L_8$  (0,025 puntu) Luzera bikoitia duten hitzez osatutako  $L_8$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $ab$ ,  $aaaa$  eta  $cabb$   $L_8$  lengoaiakoak dira baina  $a$ ,  $bab$  eta  $accaa$  ez.

$$L_8 = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0\}$$

Beste aukera bat:

$$L_8 = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = |v| \wedge w = uv)\}$$

Definizio horretan,  $L_8$  lengoaiako hitzak luzera bereko bi azpibitzetan zati daitezkeela adierazten da.

9.  $L_9$  (0,025 puntu) Luzera bakoitia duten hitzez osatutako  $L_9$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $bab$  eta  $accaa$   $L_9$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $ab$ ,  $aaaa$  eta  $cabb$  ez.

$$L_9 = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 \neq 0\}$$

Beste aukera bat:

$$L_9 = \overline{L_8}$$

Beste aukera bat:

$$L_9 = \{a, b, c\}L_8$$

Beste aukera bat:

$$L_9 = AL_8$$

Beste aukera bat:

$$L_9 = L_8\{a, b, c\}$$

Beste aukera bat:

$$L_9 = L_8A$$

Beste aukera bat:



$$L_9 = A^* \setminus L_8$$

10.  $L_{10}$  (0,100 puntu) Desberdinak diren bi sinbolo edo gehiago ez dituzten eta luzera bikotia duten hitzez osatutako  $L_{10}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $bbbb$ ,  $aa$  eta  $cccc$   $L_{10}$  lengoaiakoak dira baina  $baaa$ ,  $aaa$  eta  $aacbb$  ez.

$$L_{10} = L_7 \cap L_8$$

Beste aukera bat:

$$L_{10} = \overline{L_6} \cap L_8$$

Beste aukera bat:

$$L_{10} = L_7 \cap \overline{L_9}$$

Beste aukera bat:

$$L_{10} = (A^* \setminus L_6) \cap L_8$$

Beste aukera bat:

$$L_{10} = (A^* \setminus L_6) \setminus \overline{L_8}$$

Beste aukera bat:

$$L_{10} = \{aa\}^* \cup \{bb\}^* \cup \{cc\}^*$$

11.  $L_{11}$  (0,025 puntu)  $a$ -z hasten diren hitzez osatutako  $L_{11}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $aa$ ,  $abcc$ ,  $abaa$  eta  $acb$   $L_{11}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $bc$  eta  $cbab$  ez.

$$L_{11} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge w(1) = a\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{11} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u (u \in A^* \wedge w = au)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{11} = \{a\}A^*$$

12.  $L_{12}$  (0,025 puntu)  $a$ -z hasten ez diren hitzez osatutako  $L_{12}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $bc$  eta  $cbab$   $L_{12}$  lengoaiakoak dira baina  $a$ ,  $aa$ ,  $abcc$ ,  $abaa$  eta  $acb$  ez.

$$L_{12} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w| = 0 \vee (|w| \geq 1 \wedge w(1) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = \{w \mid w \in A^* \wedge (w = \varepsilon \vee (|w| \geq 1 \wedge w(1) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w| \geq 1 \rightarrow w(1) \neq a)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u (u \in A^* \wedge w = au)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = \overline{L_{11}}$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = A^* \setminus L_{11}$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = \{\varepsilon\} \cup (\{b\}A^*) \cup (\{c\}A^*)$$

Beste aukera bat:

$$L_{12} = \{\varepsilon\} \cup (\{b, c\}A^*)$$

13.  $L_{13}$  (0,025 puntu)  $a$ -z bukatzen diren hitzez osatutako  $L_{13}$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $ccca$ ,  $aaa$  eta  $abaa$   $L_{13}$  lengoiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $aab$ ,  $b$  eta  $ccc$  ez.

$$L_{13} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge w(|w|) = a\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{13} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u (u \in A^* \wedge w = ua)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{13} = (L_{11})^R$$

Beste aukera bat:

$$L_{13} = A^*\{a\}$$

14.  $L_{14}$  (0,025 puntu)  $a$ -z bukatzen ez diren hitzez osatutako  $L_{14}$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $c$ ,  $ccb$ ,  $aac$  eta  $abac$   $L_{14}$  lengoiakoak dira baina  $a$ ,  $aa$ ,  $baa$  eta  $acbaaa$  ez.

$$L_{14} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w| = 0 \vee (|w| \geq 1 \wedge w(|w|) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{14} = \{w \mid w \in A^* \wedge (w = \varepsilon \vee (|w| \geq 1 \wedge w(|w|) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{14} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w| \geq 1 \rightarrow w(|w|) \neq a)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{14} = \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u (u \in A^* \wedge w = ua)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{14} = \overline{L_{13}}$$

Beste aukera bat:

$$L_{14} = \{\varepsilon\} \cup (A^*\{b\}) \cup (A^*\{c\})$$

Beste aukera bat:

$$L_{14} = \{\varepsilon\} \cup (A^*\{b, c\})$$

15.  $L_{15}$  (0,050 puntu)  $a$ -z hasi eta  $a$ -z bukatzen diren hitzez osatutako  $L_{15}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $aa$ ,  $abba$  eta  $acaaabba$   $L_{15}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $c$ ,  $ab$ ,  $bbc$  eta  $ccaa$  ez.

$$L_{15} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge w(1) = a \wedge w(|w|) = a\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{15} = \{w \mid w \in A^* \wedge ((w = a) \vee \exists u (u \in A^* \wedge w = auu))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{15} = L_{11} \cap L_{13}$$

Beste aukera bat:

$$L_{15} = \{a\} \cup (L_{11}L_{13})$$

$L_{15}$  lengoaiakoa den  $a$  hitza ez da  $L_{11}L_{13}$  lengoaiakoa.

Beste aukera bat:

$$L_{15} = \{a\} \cup (\{a\}A^*\{a\})$$

16.  $L_{16}$  (0,050 puntu)  $\varepsilon$  hitz hutsaz gain,  $a$ -ren desberdina den sinbolo batez hasi eta  $a$ -ren desberdina den sinbolo batez bukatzen diren hitzez osatutako  $L_{16}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $baac$ ,  $ccc$  eta  $ccaabac$   $L_{16}$  lengoaiakoak dira baina  $a$ ,  $abb$ ,  $abba$  eta  $caa$  ez.

$$L_{16} = \{w \mid w \in A^* \wedge ((|w| = 0) \vee (|w| \geq 1 \wedge w(1) \neq a \wedge w(|w|) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{16} = \{w \mid w \in A^* \wedge ((w = \varepsilon) \vee (|w| \geq 1 \wedge w(1) \neq a \wedge w(|w|) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{16} = \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u(u \in A^* \wedge w = au) \wedge \neg \exists v(v \in A^* \wedge w = va)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{16} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w| \geq 1 \rightarrow (w(1) \neq a \wedge w(|w|) \neq a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{16} = L_{12} \cap L_{14}$$

Beste aukera bat:

$$L_{16} = L_{12} L_{14}$$

Beste aukera bat:

$$L_{16} = (A^* \setminus L_{11}) \setminus L_{13}$$

17.  $L_{17}$  – Luzera bakoitia edukitzeaz gain, erdiko posizioan  $a$  sinboloa duten hitzez osatutako  $L_{17}$  lengoaiaren definizio formalak eman. Adibidez,  $a$ ,  $aaa$ ,  $ababc$  eta  $ccaabba$   $L_{17}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $aa$ ,  $abc$  eta  $abcc$  ez.

$$L_{17} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 \neq 0 \wedge w((|w| \div 2) + 1) = a\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{17} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = |v| \wedge w = uav)\}$$

Definizio honen bidez  $L_{17}$  lengoaiako edozein hitz hiru zatitan bana daitekeela adierazten da: ezkerreko ertzeko eta eskuineko ertzeko zatiak  $A^*$ -ko hitzak dira eta gainera luzera bera izan behar dute. Erdiko zatia  $a$  hitza da. Lengoaiako hitzen luzera bakoitia denik ez esan arren,  $u$  eta  $v$  hitzek luzera bera dutela esatean badakigu  $|u| + |v| + 1$  bakoitia dela, izan ere  $|u| + |v|$  bikoitia baita. Kasu berezi bezala,  $a$  hitza ere lengoaiakoa da.  $a$  hitzaren kasuan  $u$  eta  $v$  hutsak izango lirateke, hau da,  $\varepsilon$ , izan ere  $\varepsilon a \varepsilon = a$  da.

18.  $L_{18}$  –  $b$  sinboloaz bukatzen diren hitzez osatutako  $L_{18}$  lengoaiaren definizio formalak eman. Adibidez,  $b$ ,  $aab$ ,  $bbb$  eta  $bacb$   $L_{18}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $c$ ,  $ba$ ,  $ccc$  eta  $abbbc$  ez.

$$L_{18} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge w(|w|) = b\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{18} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u(u \in A^* \wedge w = ub)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{18} = A^* \{b\}$$

Hirugarren aukera honetan  $L_{18}$  lengoia  $A^*$  eta  $\{b\}$  lengoaien kateadura bezala definitu da.

19.  $L_{19}$  –  $a$  sinboloaz hasi eta  $b$  sinboloaz bukatzen diren hitzez osatutako  $L_{19}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $ab$ ,  $aaacb$  eta  $abcab$   $L_{19}$  lengoiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $a$ ,  $ca$ ,  $bca$  eta  $bbcb$  ez.

$$L_{19} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 2 \wedge w(1) = a \wedge w(|w|) = b\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{19} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u(u \in A^* \wedge w = aub)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{19} = L_{11}L_{18}$$

Beste aukera bat:

$$L_{19} = L_{11} \cap L_{18}$$

Beste aukera bat:

$$L_{19} = \{a\}A^*\{b\}$$

20.  $L_{20}$  –  $a$  sinboloaz hasi edo  $b$  sinboloaz bukatzen diren hitzez osatutako  $L_{20}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $b$ ,  $ab$ ,  $ac$ ,  $cb$ ,  $aaa$ ,  $aacb$  eta  $ccb$   $L_{20}$  lengoiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $c$ ,  $cca$  eta  $baac$  ez.

$$L_{20} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge (w(1) = a \vee w(|w|) = b)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{20} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u(u \in A^* \wedge (w = au \vee w = ub))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{20} = L_{11} \cup L_{18}$$

Beste aukera bat:

$$L_{20} = (\{a\}A^*) \cup (A^*\{b\})$$

21.  $L_{21}$  –  $a$  sinboloaz hasi baina  $b$  sinboloaz bukatzen ez diren hitzez osatutako  $L_{21}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $ac$ ,  $aaa$ ,  $abbc$  eta  $abbba$   $L_{21}$  lengoiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $ab$ ,  $ccb$  eta  $cacb$  ez.

$$L_{21} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge w(1) = a \wedge w(|w|) \neq b\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{21} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u(u \in A^* \wedge w = au) \wedge \neg \exists v(v \in A^* \wedge w = vb)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{21} = \{a\} \cup (\{a\}A^*\{a, c\})$$

Beste aukera bat:

$$L_{21} = L_{11} \setminus L_{18}$$

Beste aukera bat:

$$L_{21} = L_{11} \cap \overline{L_{18}}$$

22.  $L_{22}$  (0,025 puntu)  $a$  sinboloa  $b$  sinboloa baino gehiagotan duten hitzez osatutako  $L_{22}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $a$ ,  $acc$ ,  $baac$  eta  $aaa$   $L_{22}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $ab$ ,  $bbac$ ,  $bbb$  eta  $cccc$  ez.

$$L_{22} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a > |w|_b\}$$

23.  $L_{23}$  (0,025 puntu)  $a$  kopuru bikoitia duten hitzez osatutako  $L_{23}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $aa$ ,  $baab$ ,  $caba$ ,  $aaaa$  eta  $ccc$   $L_{23}$  lengoaiakoak dira baina  $a$ ,  $bac$ ,  $aaa$  eta  $ccab$  ez.

$$L_{23} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a \bmod 2 = 0\}$$

24.  $L_{24}$  (0,025 puntu)  $a$  sinboloa  $b$  sinboloa baino gehiagotan ez duten hitzez osatutako  $L_{24}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $ab$ ,  $ccc$ ,  $bc$  eta  $bacc$   $L_{24}$  lengoaiakoak dira baina  $a$ ,  $aba$ ,  $ca$  eta  $aaa$  ez.

$$L_{24} = \overline{L_{22}}$$

Beste aukera bat:

$$L_{24} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a \leq |w|_b\}$$

25.  $L_{25}$  (0,075 puntu)  $a$  kopuru bikoitia eta  $a$  sinboloa  $b$  sinboloa baino gehiagotan duten hitzez osatutako  $L_{25}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aa$ ,  $caba$  eta  $aaaa$   $L_{25}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $aaab$ ,  $ccb$  eta  $acc$  ez.

$$L_{25} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a \bmod 2 = 0 \wedge |w|_a > |w|_b\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{25} = L_{22} \cap L_{23}$$

26.  $L_{26}$  (0,025 puntu)  $b$ -rik eta  $c$ -rik ez duten hitzez osatutako  $L_{26}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $a$ ,  $aa$  eta  $aaa$   $L_{26}$  lengoaiakoak dira baina  $b$ ,  $abca$ ,  $ccc$  eta  $abb$  ez.

$$\begin{aligned}
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_b = 0 \wedge |w|_c = 0\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \forall k(1 \leq k \leq |w| \rightarrow w(k) = a)\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \forall \alpha((\alpha \in A \wedge \alpha \neq a) \rightarrow |w|_\alpha = 0)\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge |w| = |w|_a\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge (w = ubv \vee w = ucv))\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u, \alpha, v(u \in A^* \wedge \alpha \in A \wedge v \in A^* \wedge \alpha \neq a \wedge w = u\alpha v)\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(k \in \mathbb{N} \wedge w = a^k)\} \\
L_{26} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(k \geq 0 \wedge w = a^k)\}
\end{aligned}$$

27.  $L_{27}$  (0,025 puntu)  $a$ -rik eta  $c$ -rik ez duten hitzez osatutako  $L_{27}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $bb$  eta  $bbbb$   $L_{27}$  lengoaiakoak dira baina  $c$ ,  $aaa$ ,  $ac$ ,  $bac$  eta  $bcc$  ez.

$$\begin{aligned}
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a = 0 \wedge |w|_c = 0\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \forall k(1 \leq k \leq |w| \rightarrow w(k) = b)\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \forall \alpha((\alpha \in A \wedge \alpha \neq b) \rightarrow |w|_\alpha = 0)\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge |w| = |w|_b\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge (w = uav \vee w = ucv))\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u, \alpha, v(u \in A^* \wedge \alpha \in A \wedge v \in A^* \wedge \alpha \neq b \wedge w = u\alpha v)\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(k \in \mathbb{N} \wedge w = b^k)\} \\
L_{27} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(k \geq 0 \wedge w = b^k)\}
\end{aligned}$$

28.  $L_{28}$  –  $c$  sinboloaren agerpenik ez edukitzeaz gain  $a$ -ren agerpen denak ( $a$ -rik baldin badago) ezkerreko aldean eta  $b$ -ren agerpen denak ( $b$ -rik baldin badago) eskuineko aldean dituzten hitzez osatutako  $L_{28}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $aab$ ,  $aaabbbb$ ,  $aaa$  eta  $bb$  hitzak  $L_{28}$  lengoaiakoak dira baina  $caa$ ,  $abcb$ ,  $baaaa$  eta  $ccc$  ez dira  $L_{28}$  lengoaiakoak.

Lengoia honetan  $aaabbbb$  eta  $aaaab$  erako hitzak izango ditugu. Hitz horietan  $c$ -rik ez dago,  $a$ -ren agerpen denak ezkerreko aldean daude eta  $b$ -ren agerpen denak eskuineko aldean daude. Baina  $bbbb$ ,  $aa$  eta  $\varepsilon$  bezalako hitzak ere lengoia honetakoak dira, izan ere ez dute  $c$ -rik,  $a$ -ren agerpenak ( $a$  agertzen bada) ezkerreko aldean daude eta  $b$ -ren agerpenak ( $b$  agertzen bada) eskuineko aldean daude.

Lengoia hau honela defini daiteke:

$$\begin{aligned}
L_{28} &= \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(0 \leq k \leq |w| \wedge \forall j(1 \leq j \leq k \rightarrow w(j) = a) \\
&\quad \wedge \forall \ell(k+1 \leq \ell \leq |w| \rightarrow w(\ell) = b))\}
\end{aligned}$$

$k$  balioa  $a$  sinboloaren azkeneko agerpenaren posizioa da eta  $k+1$  posizioa  $b$  sinboloaren lehenengo agerpenaren posizioa da.  $a$ -rik ez badago,  $k$ -ren balioa 0 izango da.  $b$ -rik ez badago,  $k = |w|$  izango da.  $j$  aldagaiaren bidez 1 eta  $k$ -ren arteko posizio denetan  $a$  daukagula adierazten da.  $k$ -ren balioa 0 baldin bada, hau da,  $a$ -rik ez badago,  $\forall j(1 \leq j \leq k \rightarrow w(j) = a)$  formula unibertsalaren eremua hutsa izango da eta formula bete egingo da, egia izango da. Bestalde,  $\ell$  aldagaiaren bidez  $k+1$  eta  $|w|$ -ren arteko posizio denetan  $b$  daukagula adierazten da.  $k$ -ren balioa  $|w|$  baldin bada, hau da,  $b$ -rik ez badago,  $\forall \ell(k+1 \leq \ell \leq |w| \rightarrow w(\ell) = b)$  formula unibertsalaren eremua hutsa izango da eta ondorioz formula hori bete egingo da, egia izango da.

$L_{28}$  lengoia definitzeko beste era bat:

$$L_{28} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = |u|_a \wedge |v| = |v|_b \wedge w = uv)\}$$

Kasu honetan  $L_{28}$  lengoaiakoa den  $w$  edozein hitz hartuz, hitz hori  $u$  eta  $v$  bi zatitan bana daitekeela adierazten da:  $u$  azpihitzean sinbolo denak  $a$  eta  $v$  azpihitzean sinbolo denak  $b$  izango dira.  $w$  hitzak  $a$  sinbolorik ez badu,  $u$  azpihitza hutsa izango da,  $\varepsilon$ . Era berean,  $w$  hitzak  $b$  sinbolorik ez badu,  $v$  azpihitza hutsa izango da,  $\varepsilon$ .

$L_{28}$  lengoaiak definitzeko hirugarren era  $L_{26}$  eta  $L_{27}$  lengoaiak kateatuz da:

$$L_{28} = L_{26}L_{27}$$

Beraz,  $L_{28}$  lengoaiako hitzak  $a$  sinboloaz bakarrik osatuta dauden hitzak (behar bada hitz hutsa) eta  $b$  sinboloaz bakarrik osatuta dauden hitzak (behar bada hitz hutsa) kateatuz eratzen diren hitzez osatuta daude. Horrela, adibidez  $aaa$  hitza  $L_{28}$  lengoaiakoa da eta  $L_{26}$  lengoaiakoa den  $aaa$  hitza eta  $L_{27}$  lengoaiako den  $\varepsilon$  hitza elkartuz osatuta dago.  $bbb$  hitza ere lengoaiakoa da,  $L_{26}$  lengoaiakoa den hitz hutsa,  $\varepsilon$ , eta  $L_{27}$  lengoaiakoa den  $bbb$  hitza elkartuz osatuta baitago.

Beste aukera bat:

$$L_{28} = \{a\}^*\{b\}^*$$

29.  $L_{29}$  (0,200 puntu)  $c$ -rik ez duten eta,  $a$ -rik baldin badago,  $a$ -ren agerpen denak alde batean (ezkerreko aldean edo eskuineko aldean) jarraian eta,  $b$ -rik baldin badago,  $b$ -ren agerpen denak beste aldean jarraian dituzten hitzez osatutako  $L_{29}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $aabbb$ ,  $baaaa$ ,  $bbb$  eta  $aaaaa$  hitzak  $L_{29}$  lengoaiakoak dira baina  $aabaa$ ,  $aaaccbb$  eta  $abaaa$  ez dira  $L_{29}$  lengoaiakoak.

$$L_{29} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = |u|_a \wedge |v| = |v|_b \wedge (w = uv \vee w = vu))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{29} = (L_{26}L_{27}) \cup (L_{27}L_{26})$$

$L_{29}$  definitzeko beste aukera bat honako hau da:

$$L_{29} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists j, k (j \in \mathbb{N} \wedge k \in \mathbb{N} \wedge (w = a^j b^k \vee w = b^k a^j))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{29} = (\{a\}^*\{b\}^*) \cup (\{b\}^*\{a\}^*)$$

30.  $L_{30}$  (0,100 puntu)  $c$ -rik ez,  $a$  eta  $b$  sinboloak kopuru berean eta  $a$  denak ( $a$ -rik baldin badago) ezkerreko aldean elkarren jarraian eta  $b$  denak ( $b$ -rik baldin badago) eskuineko aldean elkarren jarraian dituzten hitzez osatutako  $L_{30}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $ab$ ,  $aabb$  eta  $aaabbb$  hitzak  $L_{30}$  lengoaiakoak dira baina  $aabbb$ ,  $aaacbb$ ,  $aaa$  eta  $bbaa$  ez dira  $L_{30}$  lengoaiakoak.

$$L_{30} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = |u|_a \wedge |v| = |v|_b \wedge |u| = |v| \wedge w = uv)\}$$



Beste aukera bat:

$$L_{30} = (L_{26}L_{27}) \cap \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a = |w|_b\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{30} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0 \\ \wedge \forall k (1 \leq k \leq |w| \div 2 \rightarrow w(k) = a) \\ \wedge \forall j ((|w| \div 2) + 1 \leq j \leq |w| \rightarrow w(j) = b)\}$$

31.  $L_{31}$  (0,125 puntu)  $b$  kopurua  $a$  kopurua baino handiagoa eta  $c$  kopurua  $b$  kopurua baino handiagoa izateaz gain,  $a$ -rik baldin badago,  $a$ -ren agerpen denak ezkerreko aldean elkarren jarraian,  $b$ -ren agerpen denak erdiko aldean elkarren jarraian eta  $c$ -ren agerpen denak eskuineko aldean elkarren jarraian dituzten hitzez osatutako  $L_{31}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $bccc$ ,  $abbccc$ ,  $aabbcccccc$  eta  $bbcccc$  hitzak  $L_{31}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $aabbb$ ,  $aaacbb$ ,  $aaa$ ,  $ccc$  eta  $bbaa$  ez dira  $L_{31}$  lengoaiakoak.

$$L_{31} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v, x (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge x \in A^* \wedge |u| = |u|_a \wedge |v| = |v|_b \\ \wedge |x| = |x|_c \wedge |u| < |v| \wedge |v| < |x| \wedge w = uvx)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{31} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists j, k, \ell (0 \leq j < k < \ell \wedge w = a^j b^k c^\ell)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{31} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a < |w|_b < |w|_c \wedge \\ \forall k (1 \leq k \leq |w|_a \rightarrow w(k) = a) \wedge \\ \forall k ((|w|_a + 1) \leq k \leq (|w|_a + |w|_b) \rightarrow w(k) = b) \wedge \\ \forall k ((|w|_a + |w|_b + 1) \leq k \leq |w| \rightarrow w(k) = c)\}$$

32.  $L_{32}$  (0,025 puntu)  $b$  eta  $c$  kopuruen baturaren berdina den  $a$  kopurua duten hitzez osatutako  $L_{32}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $abc$ ,  $acccaa$  eta  $cabaca$  hitzak  $L_{32}$  lengoaiakoak dira baina  $aaa$ ,  $b$  eta  $accb$  ez.

$$L_{32} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a = |w|_b + |w|_c\}$$

33.  $L_{33}$  (0,100 puntu)  $a$ -ren agerpen bakoitzaren jarraian gutxienez bi  $b$  dituzten hitzez osatutako  $L_{33}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $cbbcabb$ ,  $abbbabbabb$  eta  $cccc$   $L_{33}$  lengoaiakoak dira baina  $baaa$ ,  $ab$  eta  $aacbb$  ez.

$$L_{33} = \{w \mid w \in A^* \wedge \forall k ((1 \leq k \leq |w| \wedge w(k) = a) \rightarrow (k \leq |w| - 2 \wedge w(k+1) = b \\ \wedge w(k+2) = b))\}$$

34.  $L_{34}$  (0,025 puntu)  $b$ -rik eta  $c$ -rik ez duten eta  $a$  kopuru bikoitia duten hitzez osatutako  $L_{34}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $aaaa$  eta  $aa$   $L_{34}$  lengoaiakoak dira baina  $baaa$ ,  $bb$ ,  $cbbb$ ,  $c$ ,  $aaa$  eta  $aacbb$  ez.

$$L_{34} = L_{23} \cap L_{26}$$

Beste aukera bat:

$$L_{34} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_b = 0 \wedge |w|_c = 0 \wedge |w|_a \bmod 2 = 0\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{34} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0 \wedge \exists k(k \geq 0 \wedge w = a^k)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{34} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0 \wedge \forall k(1 \leq k \leq |w| \rightarrow w(k) = a)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{34} = \{aa\}^*$$

35.  $L_{35}$  Jarraian aipatzen diren baldintzetakoren bat (gutxienez bat) betetzen duten hitzez osatutako lengoia:

- $b$  eta  $c$  sinbolorik ez edukitzea
- $a$  sinboloaren agerpen-kopurua bikoitia izatea.

Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $aaa$ ,  $aaaa$ ,  $abca$ ,  $bb$  eta  $aa$   $L_{35}$  lengoiaikoak dira baina  $baaa$ ,  $bab$ ,  $cbbbbaaa$ ,  $ca$ ,  $aaca$  eta  $aacba$  ez.

$$L_{35} = L_{23} \cup L_{26}$$

Beste aukera bat:

$$L_{35} = \{w \mid w \in A^* \wedge ((|w|_b = 0 \wedge |w|_c = 0) \vee (|w|_a \bmod 2 = 0))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{35} = \{w \mid w \in A^* \wedge ((|w|_a \bmod 2 = 0) \vee (|w| = |w|_a))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{35} = \{w \mid w \in A^* \wedge ((|w| \bmod 2 = 0) \vee \exists k(k \geq 0 \wedge w = a^k))\}$$

36.  $L_{36}$  (0,025 puntu) Gutxienez  $a$  bat eta gutxienez  $c$  bat duten hitzez osatutako  $L_{36}$  lengoiairen definizio formal eman. Adibidez,  $ca$ ,  $aabbbbaabc$  eta  $cccaaa$   $L_{36}$  lengoiaikoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $baaa$ ,  $bb$ ,  $cbbb$ ,  $c$  eta  $aaa$  ez.

$$L_{36} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a \geq 1 \wedge |w|_c \geq 1\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{36} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uav) \wedge \exists x, z(x \in A^* \wedge z \in A^* \wedge w = xcz)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{36} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 2 \wedge \exists k(1 \leq k \leq |w| \wedge w(k) = a) \wedge \exists \ell(1 \leq \ell \leq |w| \wedge w(\ell) = c)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{36} = (A^*\{a\}A^*) \cap (A^*\{c\}A^*)$$

37.  $L_{37}$  (0,050 puntu)  $ac$  katea edo  $ca$  katea (gutxienez bietako bat) gutxienez behin duten hitzez osatutako  $L_{37}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $ca$ ,  $acabbbbccaac$  eta  $acaccbaac$   $L_{37}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $cbaaa$ ,  $bba$ ,  $cbbab$ ,  $bbb$ ,  $c$  eta  $aaa$  ez.

$$L_{37} = \{w \mid w \in A^* \wedge (\exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uacv) \vee \exists x, z(x \in A^* \wedge z \in A^* \wedge w = xcaz))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{37} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge (w = uacv \vee w = ucav))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{37} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(1 \leq k \leq |w| - 1 \wedge ((w(k) = a \wedge w(k+1) = c) \vee (w(k) = c \wedge w(k+1) = a)))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{37} = (A^*\{ac\}A^*) \cup (A^*\{ca\}A^*)$$

Beste aukera bat:

$$L_{37} = (A^*\{a\}\{c\}A^*) \cup (A^*\{c\}\{a\}A^*)$$

38.  $L_{38}$  (0,100 puntu)  $a$  eta  $c$  elkarren jarraian (ez  $ac$  bezala eta ez  $ca$  bezala) ez dituzten hitzez osatutako  $L_{38}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $cbaaa$ ,  $bcba$ ,  $cbbb$ ,  $c$  eta  $aaa$   $L_{38}$  lengoaiakoak dira baina  $ca$ ,  $aabbbbaac$  eta  $ccccaa$  ez.

$$L_{38} = \overline{L_{37}}$$

Beste aukera bat:

$$L_{38} = \{w \mid w \in A^* \wedge \\ \forall k((1 \leq k \leq |w| - 1 \wedge w(k) = a) \rightarrow w(k+1) \neq c) \wedge \\ \forall \ell((1 \leq \ell \leq |w| - 1 \wedge w(\ell) = c) \rightarrow w(\ell+1) \neq a)\}$$

39.  $L_{39}$  (0,025 puntu)  $a$  eta  $b$  sinboloak kopuru berean dituzten hitzez osatutako  $L_{39}$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aabacbc$ ,  $ccc$ ,  $\varepsilon$ ,  $aaabbb$ ,  $abab$  eta  $bccaccc$  hitzak  $L_{39}$  lengoiakoak dira baina  $b$ ,  $ca$ ,  $aabbbbca$  eta  $ccccaa$  ez.

$$L_{39} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_a = |w|_b\}$$

40.  $L_{40}$  (0,025 puntu)  $a$ -z hasi,  $b$ -z bukatu eta  $a$  eta  $b$  sinboloak kopuru berean dituzten hitzez osatutako  $L_{40}$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aabacbc$ ,  $acb$ ,  $aababb$  eta  $accbbcaab$   $L_{40}$  lengoiakoak dira baina  $abba$  ez da  $L_{40}$  lengoiakoa,  $a$  eta  $b$  kopuru berean agertu arren, hitza ez delako  $b$ -z bukatzen.

$$L_{40} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 2 \wedge w(1) = a \wedge w(|w|) = b \wedge |w|_a = |w|_b\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{40} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists v(v \in A^* \wedge |v|_a = |v|_b \wedge w = avb)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{40} = L_{11} \cap L_{18} \cap L_{39}$$

41.  $L_{41}$  (0,025 puntu)  $aa$  azpikatea duten hitzez osatutako  $L_{41}$  lengoiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aaaaa$ ,  $aabacbc$ ,  $acaaab$ ,  $cbaabaab$  eta  $accbaaaab$   $L_{41}$  lengoiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $b$ ,  $ca$ ,  $abbbca$  eta  $cccc$  ez.

$$L_{41} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uaav)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{41} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(1 \leq k \leq |w| - 1 \wedge w(k) = a \wedge w(k+1) = a)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{41} = (A^* \{aa\} A^*)$$

Beste aukera bat:

$$L_{41} = (A^* \{a\} \{a\} A^*)$$

42.  $L_{42}$  (0,075 puntu)  $aa$  eta  $cc$  azpikate biak dituzten hitzez osatutako  $L_{42}$  lengoiaren definizio formala eman.  $cc$  azpikatea  $aa$  baino lehenago ager daiteke edo ez. Lengoaia honetako hitz bakoitzak azpikate biak izan behar ditu gutxienez behin. Adibidez,  $ccaaaaa$ ,  $aabacbccb$ ,  $accaaab$ ,  $ccbaabaab$  eta  $accbaaaabcc$   $L_{42}$  lengoiakoak dira baina  $bacbcc$  ez da  $L_{42}$  lengoiakoa  $aa$  azpikatea ez duelako.

$$L_{42} = \{w \mid w \in A^* \wedge \\ \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uav) \wedge \\ \exists x, z (x \in A^* \wedge z \in A^* \wedge w = xcz)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{42} = L_{41} \cap \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uccv)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{42} = \{w \mid w \in A^* \wedge \\ \exists k (1 \leq k \leq |w| - 1 \wedge w(k) = a \wedge w(k+1) = a) \wedge \\ \exists j (1 \leq j \leq |w| - 1 \wedge w(j) = c \wedge w(j+1) = c)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{42} = (A^* \{aa\} A^*) \cap (A^* \{cc\} A^*)$$

Beste aukera bat:

$$L_{42} = (A^* \{a\} \{a\} A^*) \cap (A^* \{c\} \{c\} A^*)$$

43.  $L_{43}$  (0,050 puntu)  $aa$  azpikatea ez duten hitzez osatutako  $L_{43}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $cabbccaba$ ,  $cccabbbb$ ,  $cccc$ ,  $\varepsilon$  eta  $accbbbabab$  hitzak  $L_{43}$  lengoaiakoak dira.

$$L_{43} = \overline{L_{41}}$$

Beste aukera bat:

$$L_{43} = \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uav)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{43} = \{w \mid w \in A^* \wedge \forall k ((1 \leq k \leq |w| - 1 \wedge w(k) = a) \rightarrow w(k+1) \neq a)\}$$

44.  $L_{44}$  (0,100 puntu)  $b$ -rik agertzen bada,  $b$  guztiak batera (jarraian) dituzten hitzez osatutako  $L_{44}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $ccaaaa$ ,  $aabbbccca$ ,  $ccc$ ,  $bbacaaa$ ,  $\varepsilon$ ,  $bbbb$  eta  $ccbbb$  hitzak  $L_{44}$  lengoaiakoak dira. Bestalde,  $bacbcc$  hitza ez da  $L_{44}$  lengoaiakoa  $b$  denak ez daudelako jarraian.

$$L_{44} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v, x (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge x \in A^* \wedge |v| = |v|_b = |w|_b \wedge w = uvx)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{44} = \{a, c\}^* \{b\}^* \{a, c\}^*$$

45.  $L_{45}$  (0,050 puntu) Luzera gutxienez 2 eta hasieran eta bukaeran sinbolo bera duten hitzez osatutako  $L_{45}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aabacbca$ ,  $bc b$ ,  $babb$  eta  $cccc$  hitzak  $L_{45}$  lengoaiakoak dira baina  $cbbb$  ez da  $L_{45}$  lengoaiakoa hasieran eta bukaeran ez duelako sinbolo bera. Beste aldetik,  $c$  hitza ere ez da  $L_{45}$  lengoaiakoa bere luzera 2 baino txikiagoa baita.

$$L_{45} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists v, \alpha (v \in A^* \wedge \alpha \in A \wedge w = \alpha v \alpha)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{45} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists v (v \in A^* \wedge (w = ava \vee w = bvb \vee w = cvc))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{45} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 2 \wedge w(1) = w(|w|)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{45} = (\{a\}A^*\{a\}) \cup (\{b\}A^*\{b\}) \cup (\{c\}A^*\{c\})$$

46.  $L_{46}$  (0,050 puntu)  $ab$  hitza nahi adina aldiz errepikatuz eratutako hitzez osatutako  $L_{46}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $ababab$ ,  $ab$  eta  $\varepsilon$  hitzak  $L_{46}$  lengoaiakoak dira baina  $aba$ ,  $bababa$  eta  $cabc$  hitzak ez dira  $L_{46}$  lengoaiakoak.

$$L_{46} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k (k \geq 0 \wedge w = (ab)^k)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{46} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0 \wedge \forall k ((1 \leq k \leq |w| \wedge k \bmod 2 \neq 0) \rightarrow (w(k) = a \wedge w(k+1) = b))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{46} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0 \wedge \forall k ((1 \leq k \leq |w| \wedge k \bmod 2 \neq 0) \rightarrow w(k) = a) \wedge \forall \ell ((1 \leq \ell \leq |w| \wedge \ell \bmod 2 = 0) \rightarrow w(\ell) = b)\}$$

47.  $L_{47}$  (0,050 puntu)  $aa$  azpikatea edo  $cc$  azpikatea duten hitzez osatutako  $L_{47}$  lengoaiaren definizio formala eman. Hitz bakoitzak gutxienez azpikate horietako bat gutxienez behin eduki behar du. Adibidez,  $caaaaaa$ ,  $bacbcccb$ ,  $acaaab$ ,  $cccc$ ,  $ccba$  eta  $aabccccb$  hitzak  $L_{47}$  lengoaiakoak dira baina  $bacba$  hitza ez da  $L_{47}$  lengoaiakoa  $aa$  eta  $cc$  azpikateak ez baitira agertzen hitz horretan.

$$L_{47} = \{w \mid w \in A^* \wedge (\exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uav) \vee \exists x, z (x \in A^* \wedge z \in A^* \wedge w = xcz))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{47} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v (u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge (w = uav \vee w = ucv))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{47} = L_{41} \cup \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = uccv)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{47} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(1 \leq k \leq |w| - 1 \wedge ((w(k) = a \wedge w(k+1) = a) \vee (w(k) = c \wedge w(k+1) = c)))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{47} = (A^*\{aa\}A^*) \cup (A^*\{cc\}A^*)$$

48.  $L_{48}$  (0,050 puntu)  $a$  sinboloaz hasi,  $b$  sinboloaz bukatu eta gutxienez  $c$  bat duten hitzez osatutako  $L_{48}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $acccaaaab$ ,  $aabbcbccbb$ ,  $acb$  eta  $aaccbaccb$  hitzak  $L_{48}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $bacbcc$  eta  $bbbb$  hitzak ez dira  $L_{48}$  lengoaiakoak.

$$L_{48} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 3 \wedge w(1) = a \wedge w(|w|) = b \wedge |w|_c \geq 1\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{48} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists v(v \in A^* \wedge |v|_c \geq 1 \wedge w = avb)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{48} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = aucvb)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{48} = L_{11} \cap L_{18} \cap \{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c \geq 1\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{48} = L_{11} \cap L_{18} \cap \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge w = ucv)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{48} = \{a\}A^*\{c\}A^*\{b\}$$

49.  $L_{49}$  (0,025 puntu) Hiru baino handiagoa den luzera eta gainera hirugarren posizioan  $a$  sinboloa duten hitzez osatutako  $L_{49}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aaaa$ ,  $ccab$ ,  $cbabbbaac$ ,  $ccabcbaaaa$  eta  $bcaccc$  hitzak  $L_{49}$  lengoaiakoak dira. Baina  $\varepsilon$ ,  $aa$ ,  $aaa$ ,  $aabbca$ ,  $ba$  eta  $bba$  ez dira  $L_{49}$  lengoaiakoak.

$$L_{49} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| > 3 \wedge w(3) = a\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{49} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = 2 \wedge w = uav)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{49} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in AA \wedge v \in A^* \wedge w = uav)\}$$

$A$  multzoa alfabetoa izateaz gain lengoaia ere badenez, kasu honetan lengoaia bezala erabili da eta  $AA$  lengoaia definitu da lengoaien kateaketa erabiliz.  $AA$  lengoian  $A$  alfabetoaren gainean definitutako bi elementuko hitzak daude.  $AA$  adierazteko beste era bat  $A^2$  da.

Beste aukera bat:

$$L_{49} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists \alpha, \beta, v(\alpha \in A \wedge \beta \in A \wedge v \in A^* \wedge w = \alpha\beta av)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{49} = AA\{a\}A^*$$

Beste aukera bat:

$$L_{49} = A^2\{a\}A^*$$

50.  $L_{50}$  (0,075 puntu)  $a$ -z hasi,  $b$ -z bukatu,  $c$  bakarra, hasierako  $a$  eta  $c$  bakarraren artean nahi adina  $b$  (zero edo gehiago) baina  $a$ -rik ez eta  $c$  bakarraren eta bukaerako  $b$ -aren artean nahi adina  $a$  (zero edo gehiago) baina  $b$ -rik ez duten hitzez osatutako  $L_{50}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $abbbcaab$ ,  $acb$ ,  $acaaab$  eta  $abbbcb$   $L_{50}$  lengoaiakoak dira baina  $abba$ ,  $\varepsilon$ ,  $abbcaba$ ,  $abbcac$ ,  $acbbb$ ,  $aaa$  eta  $ab$  ez dira  $L_{50}$  lengoaiakoak.

$$L_{50} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge |u| = |u|_b \wedge |v| = |v|_a \wedge w = aucvb)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{50} = \{a\}\{b\}^*\{c\}\{a\}^*\{b\}$$

51.  $L_{51}$  (0,050 puntu) Hasieran  $a$  sinboloaren agerpen batzuk (zero edo gehiago) gero  $b$  sinboloaren agerpen batzuk (bat edo gehiago) eta bukatzeko,  $c$  sinboloaren agerpen batzuk, (justu  $a$  sinboloaren agerpen-kopuru bera) dituzten hitzez osatutako  $L_{51}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $aabcc$ ,  $bbbb$ ,  $b$ ,  $abbc$  eta  $aabbbcc$   $L_{51}$  lengoaiakoak dira. Baina  $bc$ ,  $ac$ ,  $\varepsilon$ ,  $aaccbbb$  eta  $aaabbb$  ez dira  $L_{51}$  lengoaiakoak.

$$L_{51} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists u, v, x(u \in A^* \wedge v \in A^* \wedge x \in A^* \wedge |u| = |u|_a \wedge |v| = |v|_b \wedge |x| = |x|_c \wedge |v| \geq 1 \wedge |u| = |x| \wedge w = uvx)\}$$

52.  $L_{52}$  (0,075 puntu)  $abc$  azpikatea hasieran edo bukaeran (edo bietan) duten hitzez osatutako  $L_{52}$  lengoaiaren definizio formala eman.  $abc$  azpikatea leku gehiagotan ere ager daiteke hitzaren erdian. Adibidez,  $abcaaaa$ ,  $abc$ ,  $accbaabc$ ,  $abcbababc$  eta  $abccabcaaa$   $L_{52}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $a$  eta  $bacbcc$  ez dira  $L_{52}$  lengoaiakoak.



$$L_{52} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists v(v \in A^* \wedge (w = abcv \vee w = vabc))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{52} = (\{a\}\{b\}\{c\}A^*) \cup (A^*\{a\}\{b\}\{c\})$$

Beste aukera bat:

$$L_{52} = (\{abc\}A^*) \cup (A^*\{abc\})$$

53.  $L_{53}$  (0,025 puntu)  $L_{52}$  lengoaiakoak ez diren hitzez osatutako  $L_{53}$  lengoaiaren definizio formala eman.

$$L_{53} = \{w \mid w \in A^* \wedge \neg \exists v(v \in A^* \wedge (w = abcv \vee w = vabc))\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{53} = \overline{L_{52}}$$

54.  $L_{54}$  (0,075 puntu)  $b$ -rik agertzen bada,  $c$ -rik ez duten hitzez osatutako  $L_{54}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $ccaaaaa$ ,  $aabbba$ ,  $ccc$ ,  $aaaa$ ,  $\varepsilon$ ,  $bbbb$  eta  $acaac$  hitzak  $L_{54}$  lengoaiakoak dira. Bestalde,  $bacbcc$  hitza ez da  $L_{54}$  lengoaiakoa.

$$L_{54} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w|_b \geq 1 \rightarrow |w|_c = 0)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{54} = \{w \mid w \in A^* \wedge (|w|_b = 0 \vee |w|_c = 0)\}$$

55.  $L_{55}$  (0,075 puntu)  $a$ -z hasi eta gero  $c$ -rik ez baina gutxienez bi  $b$  edo  $a$ -z hasi eta gero dena  $c$  duten hitzez osatutako  $L_{55}$  lengoaiaren definizio formala eman. Adibidez,  $abb$ ,  $aababa$ ,  $aabaaab$ ,  $aababab$  eta  $acccc$  hitzak  $L_{55}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $aabccb$ ,  $caacbb$ ,  $cccc$  eta  $bbc$  ez dira  $L_{55}$  lengoaiakoak.

$$L_{55} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists v(v \in A^* \wedge ((|v|_c = 0 \wedge |v|_b \geq 2) \vee |v| = |v|_c) \wedge w = av)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{55} = (L_{11}\{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c = 0 \wedge |w|_b \geq 2\}) \cup (L_{11}\{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c = |v|\})$$

$L_{11}\{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c = 0 \wedge |w|_b \geq 2\}$  lengoiaia  $L_{11}$  eta  $\{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c = 0 \wedge |w|_b \geq 2\}$  lengoaiak kateatuz lortzen den lengoiaia da. Era berean,  $L_{11}\{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c = |v|\}$  lengoiaia  $L_{11}$  eta  $\{w \mid w \in A^* \wedge |w|_c = |v|\}$  lengoaiak kateatuz lortzen den lengoiaia da.

56.  $L_{56}$  – Gutxienez sinbolo bat edukitzeaz gain posizio bikoitietan  $a$  sinboloa eta posizio bakoitietan  $b$  sinboloa duten hitzez osatutako lengoiaia. Adibidez,  $babab$ ,  $b$  eta  $bababa$  hitzak  $L_{56}$  lengoaiakoak dira baina  $\varepsilon$ ,  $aabccb$ ,  $caacbb$ ,  $cccc$  eta  $bbc$  ez dira  $L_{56}$  lengoaiakoak.

$$L_{56} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \geq 1 \wedge \forall k((1 \leq k \leq |w| \wedge k \bmod 2 = 0) \rightarrow w(k) = a) \wedge \forall \ell((1 \leq \ell \leq |w| \wedge \ell \bmod 2 \neq 0) \rightarrow w(\ell) = b)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{56} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(k \geq 0 \wedge (w = (ba)^k b \vee w = (ba)^k))\}$$

57.  $L_{57}$  – Luzera bikoitia edukitzeaz gain posizio bikoitietan  $a$  sinboloa eta posizio bakoitietan  $b$  sinboloa duten hitzez osatutako lengoia. Adibidez,  $\varepsilon$ ,  $baba$ ,  $ba$  eta  $bababa$  hitzak  $L_{57}$  lengoiaikoak dira baina  $aabbcb$ ,  $caacbb$ ,  $cccc$ ,  $babab$  eta  $bbc$  ez dira  $L_{57}$  lengoiaikoak.

$$L_{57} = \{w \mid w \in A^* \wedge |w| \bmod 2 = 0 \wedge \forall k((1 \leq k \leq |w| \wedge k \bmod 2 = 0) \rightarrow w(k) = a) \wedge \forall \ell((1 \leq \ell \leq |w| \wedge \ell \bmod 2 \neq 0) \rightarrow w(\ell) = b)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{57} = \{w \mid w \in A^* \wedge \exists k(k \geq 0 \wedge w = (ba)^k)\}$$

Beste aukera bat:

$$L_{57} = \{\varepsilon\} \cup (L_8 \cap L_{56})$$

$L_{57}$  lengoiaikoa bai baina  $L_8 \cap L_{56}$  lengoiaikoa ez den hitz bakarra  $\varepsilon$  da.