

## LÒGICA I LLENGUATGES

### SOLUCIONS DE PROBLEMES

#### SETMANA DEL 10 D'ABRIL

Exercici 1 (llista 3). Sigui  $\Sigma = \{0, 1, 2\}$ . Siguin  $L_1 = \{1, 02, 10\}$  i  $L_2 = \{\lambda, 112, 0\}$ . Determinar els llenguatges  $L_1L_2$ ,  $L_2L_1$ ,  $L_1L_2 \cup L_2L_1$  i  $L_1L_2 \cap L_2L_1$ .

**Solució** :  $L_1L_2 = \{1, 1112, 10, 02, 02112, 020, 10, 10112, 100\}$ ,

$L_2L_1 = \{1, 02, 10, 1121, 11202, 11210, 01, 002, 010\}$ ,

$L_1L_2 \cup L_2L_1 = \{1, 1112, 10, 02, 02112, 020, 10, 10112, 100, 1121, 11202, 11210, 01, 002, 010\}$ ,

$L_1L_2 \cap L_2L_1 = \{1, 10, 02\}$ .

Exercici 2. Sobre l'alfabet  $\Sigma = \{0, 1\}$ , siguin:

$L_1$  = el conjunt de paraules de bits que tenen exactament tants 0's com 1's,

$L_2$  = el conjunt de paraules de bits que tenen almenys tants 0's com 1's,

$L_3$  = el conjunt de paraules de bits que tenen almenys tants 1's com 0's.

Aleshores, determineu els llenguatges  $L_1L_1$ ,  $L_1L_2$ ,  $L_1L_3$ ,  $L_2L_1$ ,  $L_2L_2$ ,  $L_2L_3$ ,  $L_3L_1$ ,  $L_3L_2$ ,  $L_3L_3$ .

**Solució** :  $L_1L_1 = L_1$ ,  $L_1L_2 = L_2L_1 = L_2$ ,  $L_1L_3 = L_3L_1 = L_3$ ,  $L_2L_2 = L_2$ ,  $L_3L_3 = L_3$ ,  $L_2L_3 = \{0, 1\}^*$ ,  $L_3L_2 = \{0, 1\}^*$ .

Per a demostrar que  $L_2L_3 = \{0, 1\}^*$ , suposem que  $x \in \{0, 1\}^*$ . Aleshores, si  $n_1(x) \leq n_0(x)$  tenim que  $x = x \cdot \lambda \in L_2L_3$ . I si  $n_0(x) \leq n_1(x)$  tenim que  $x = \lambda \cdot x \in L_2L_3$ .

De manera anàloga, es demostra que  $L_3L_2 = \{0, 1\}^*$ .

Exercici 3 (llista 3). Considerem  $L_1 = \{x \in \{0, 1\}^* : n_0(x) \text{ és parell} \}$  i  $L_2 = \{x \in \{0, 1\}^* : n_0(x) \text{ és senar} \}$ . Llavors, determineu  $L_1^*$  i  $L_2^*$ .

**Solució :**  $L_1^* = L_1$ , ja que si  $x_1, \dots, x_n$  són paraules tals que  $n_0(x_i)$  és parell per  $i = 1 \dots n$ , aleshores  $n_0(x_1x_2 \dots x_n)$  és parell.

$L_2^* = \{x \in \{0, 1\}^* : n_0(x) > 0\} \cup \{\lambda\}$ , ja que si  $x \in \{0, 1\}^*$  tal que  $n_0(x) > 0$ , aleshores  $x$  és de la forma  $1 \dots 101 \dots 10 \dots 1 \dots 101 \dots 1$  on els blocs de 1's poden ser buits. Aleshores, com que cada bloc  $1 \dots 10$  és una paraula de  $L_2$  i el bloc final  $1 \dots 101 \dots 1$  és també una paraula de  $L_2$ , la paraula  $x$  és una paraula de  $L_2^*$ .

Exercici 4 (llista 3). Demostreu que per a tot llenguatge  $L$ ,  $(L^*)^* = L^*$ .

**Solució :** Clarament,  $L^* \subseteq (L^*)^*$ , ja que tot llenguatge està contingut en la seva clausura. Llavors, demostrem que  $(L^*)^* \subseteq L^*$ . Sigui  $x \in (L^*)^*$ . Aleshores,  $x = x_1 \cdot \dots \cdot x_n$  on  $n \geq 0$  i  $x_1, \dots, x_n \in L^*$ . Com tenim que cada  $x_i \in L^*$ , existeixen paraules  $y_1^i, \dots, y_{k_i}^i$  tals que  $x_i = y_1^i \cdot \dots \cdot y_{k_i}^i$ . Per tant,

$$x = x_1 \cdot \dots \cdot x_n = y_1^1 \cdot \dots \cdot y_{k_1}^1 \cdot y_1^2 \cdot \dots \cdot y_{k_2}^2 \cdot \dots \cdot y_1^n \cdot \dots \cdot y_{k_n}^n \in L^*.$$

Exercici 5 (llista 3). Determineu si són certes les següents conditions:

- (a)  $11001001 \in L((00 \cup 1)^*)$ .
- (b)  $000 \in L((00 \cup 1)^*)$ .
- (c)  $10100 \in L((00 \cup 1)^*)$ .
- (d)  $10000111 \in L((00 \cup 1)^*)$ .
- (e)  $L(1^*0^*) \cap L(0^*1^*) = L(0^* \cup 1^*)$ .
- (f)  $L(0^*1^*) \cap L(2^*3^*) = \emptyset$ .
- (g)  $0123 \in L((0(23)^*1)^*)$ .

**Solució :** (a) és certa.

(b) és falsa, perquè els ceros han de sortir de dos en dos.

(c) és falsa, perquè els ceros han de sortir de dos en dos, i per tant no pot sortir un 0 entre dos uns.

(d) és certa.

(e) és certa.

(f) és falsa, perquè la paraula buida pertany al llenguatge  $L(0^*1^*)$  i també al llenguatge  $L(2^*3^*)$ .

(g) és falsa, perquè si en una paraula del llenguatge apareix un símbol després d'un 1, aquest símbol ha de ser un 0.

Exercici 6 (llista 3). Determineu els llenguatges corresponents a les següents expressions regulars:

- (a)  $1^*10$ .
- (b)  $(0 \cup 1)^*1(0 \cup 1)^*$ .
- (c)  $(0 \cup 10)(1 \cup 01)^*$ .
- (d)  $(0^*10^*10^*1)0^*$ .
- (e)  $(1 \cup 01)^*00(10 \cup 1)^*$ .
- (f)  $0(0 \cup 1)^*0 \cup 1(0 \cup 1)^*1 \cup 0 \cup 1$ .

**Solució :** (a)  $\{1^n0 : n > 1\}$ .

(b)  $\{x \in \{0,1\}^* : x \text{ conté algun } 1\}$ .

(c)  $\{xx_1 \dots x_n : n \geq 0, x = 0 \vee x = 10, x_i = 1 \vee x_i = 01 \text{ per } i = 1, \dots, n\}$ .

(d)  $\{x \in \{0,1\}^* : x \text{ té exactament tres uns}\}$ .

(e)  $\{x \in \{0,1\}^* : \text{en } x \text{ apareix } 00 \text{ exactament una vegada}\}$ .

(f)  $\{x \in \{0,1\}^* : x \text{ comença i acaba en el mateix símbol}\}$ .

Exercici 7 (llista 3). Demostreu que els següents parells d'expressions regulars no són equivalents:

- (a)  $\alpha = (0 \cup 1)^*, \beta = (0)^* \cup (1)^*$ .
- (b)  $\alpha = (0 \cup 1)^*, \beta = (01)^*$ .
- (c)  $\alpha = 00^*1, \beta = 0^*1$ .
- (d)  $\alpha = (0^*1)^*, \beta = (0 \cup 1)^*1$ .

**Solució :** Per a demostrar que dos expressions regulars no són equivalents, hem de donar una paraula que estigui en el llenguatge d'una de les expressions regulars, però no estigui en el llenguatge de l'altra expressió regular. Llavors, tenim:

(a)  $01 \in L(\alpha)$ , però  $01 \notin L(\beta)$ , ja que les paraules de  $L(\beta)$  són blocs de ceros o blocs d'uns.

(b)  $1 \in L(\alpha)$ , però  $1 \notin L(\beta)$ , ja que tota paraula de  $L(\beta)$  té un nombre parell de símbols.

(c)  $1 \in L(\beta)$ , però  $1 \notin L(\alpha)$  ja que tota paraula de  $L(\alpha)$  comença en 0.

(d)  $\lambda \in L(\alpha)$ , però  $\lambda \notin L(\beta)$ , ja que tota paraula de  $L(\beta)$  acaba en 1.

Exercici 8 (llista 3). Simplifica les següents expressions regulars, trobant per cadascuna d'elles una expressió regular més simple i equivalent.

- (a)  $(0 \cup \lambda)^*$ .

- (b)  $(0 \cup \lambda)(0 \cup \lambda)^*$ .
- (c)  $\lambda \cup 0^* \cup 1^* \cup (0 \cup 1)^*$ .
- (d)  $0^*1 \cup (0^*1)0^*$ .
- (e)  $(0^*1)^* \cup (1^*0)^*$ .
- (f)  $(0 \cup 1)^*0(0 \cup 1)^*$ .

**Solució :** Recordem que dos expressions regulars  $\alpha$  i  $\beta$  són equivalents, si  $L(\alpha) = L(\beta)$ . Si dos expressions regulars  $\alpha$  i  $\beta$  són equivalents, escrivim  $\alpha \equiv \beta$ . Llavors tenim:

- (a)  $(0 \cup \lambda)^* \equiv 0^*$ .
- (b)  $(0 \cup \lambda)(0 \cup \lambda)^* \equiv 0^*$ .
- (c)  $\lambda \cup 0^* \cup 1^* \cup (0 \cup 1)^* \equiv (0 \cup 1)^*$ .
- (d)  $0^*1 \cup (0^*1)0^* \equiv 0^*10^*$ .
- (e)  $(0^*1)^* \cup (1^*0)^* \equiv (0 \cup 1)^*$ .
- (f)  $(0 \cup 1)^*0(0 \cup 1)^* \equiv (0 \cup 1)^*01^*$ .