

4.1. Niech $L \subseteq \Sigma^*$. Wybierz prawdziwe stwierdzenia:

- (A) Oznaczmy przez $Enlarge(L) = \{x \in \Sigma^* \mid \exists y \in \Sigma^*, xy \in L\}$. Jeśli L jest językiem regularnym, to także $Enlarge(L)$ jest językiem regularnym.
- (B) Oznaczmy przez $Flip(L) = \{ww^R \mid w \in L\}$. Jeśli L jest językiem regularnym, to także $Flip(L)$ jest językiem regularnym.
- (C) Oznaczmy przez $PartPart(L) = \{xz \mid |x| = |z| \wedge \exists y \in \Sigma^*, xyz \in L\}$. Jeśli L jest językiem regularnym, to także $PartPart(L)$ jest językiem regularnym.

4.2. Niech $L \subseteq \Sigma^*$ będzie językiem. Wybierz prawdziwe stwierdzenia:

- (A) Oznaczamy przez $Len(L) = \{x \mid \exists y \in L, |x| = |y|\}$. Jeśli L jest językiem regularnym, to także $Len(L)$ jest językiem regularnym.
- (B) Oznaczamy przez $DropMiddle(L) = \{xy \mid |x| = |y| \wedge \exists a \in \Sigma \ xay \in L\}$. Jeśli L jest językiem regularnym, to także $DropMiddle(L)$ jest językiem regularnym.
- (C) Oznaczamy przez $DropMiddlePart(L) = \{xz \mid \exists y \in \Sigma^*, |x| = |y| = |z|, xyz \in L\}$. Jeśli L jest językiem regularnym, to także $DropMiddlePart(L)$ jest językiem regularnym.

4.3. Wybierz prawdziwe stwierdzenia:

- (A) Dany jest język L nad alfabetem $\Sigma = \{0\}$. Oznaczamy $Plus(L) = \{a^m b^n \mid 0^{m+n} \in L\}$. Jeśli język L jest regularny, to także $Plus(L)$ jest językiem regularnym.
- (B) Dany jest język L nad alfabetem $\Sigma = \{0\}$. Oznaczamy $Minus(L) = \{a^m b^n \mid 0^{m-n} \in L\}$. Jeśli język L jest regularny, to także $Minus(L)$ jest językiem regularnym.
- (C) Dany jest skończony alfabet Σ z ustalonym porządkiem całkowitym. Dla słowa $x \in \Sigma^*$ oznaczamy przez $sort(x)$ słowo otrzymane przez posortowanie liter w porządku rosnącym. Na przykład jeśli $a < b < c$ to $sort(abacbaa) = aaaabbc$. Dla języka $L \subseteq \Sigma^*$ oznaczamy $Sort(L) = \{sort(x) \mid x \in L\}$. Jeśli język L jest regularny, to także $Sort(L)$ jest językiem regularnym.

4.4. Czy poniższe języki są regularne?

- (A) $L_1 = \{1^k y \mid y \in \{0,1\}^*, y \text{ zawiera co najwyżej } k \text{ jedynek dla } k \geq 1\}$
- (B) $L_2 = \{1^k y \mid y \in \{0,1\}^*, y \text{ zawiera co najmniej } k \text{ jedynek dla } k \geq 1\}$
- (C) $L_3 = \{1^k 0 y \mid y \in \{0,1\}^*, y \text{ zawiera co najwyżej } k \text{ jedynek dla } k \geq 1\}$
- (D) $L_4 = \{1^k 0 y \mid y \in \{0,1\}^*, y \text{ zawiera co najmniej } k \text{ jedynek dla } k \geq 1\}$

4.5. Czy poniższe języki są regularne? ($|x|_a$ oznacza liczbę symboli a w słowie x)

- (A) $L_1 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \text{dla każdego prefiksu } x \text{ słowa } w \text{ zachodzi}$
 $\quad | |x|_b - |x|_a | \leq 2\}$
- (B) $L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \text{dla każdego prefiksu } x \text{ słowa } w \text{ zachodzi}$
 $\quad | |x|_b - |x|_a | \leq 2 \vee | |x|_c - |x|_a | \leq 2\}$

4.6. Czy poniższe języki są regularne: ($|x|_a$ oznacza liczbę wystąpień symboli a w łańcuchu x)

- (A) $L_1 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \text{dla każdego prefiksu } x \text{ słowa } w \text{ zachodzi}$
 $\quad ||x|_b - |x|_a| \leq 2 \wedge ||x|_c - |x|_a| \leq 2\}$
- (B) $L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid |w|_a = |w|_b \text{ oraz dla każdego prefiksu } x$
 $\quad \text{słowa } w \text{ zachodzi } ||x|_c - |x|_a| \leq 2\}$

4.7. Czy następujące języki są regularne?

- (A) $L_1 = \{xx^R w \mid x, w \in \{a, b\}^+\}$
- (B) $L_2 = \{xwx^R \mid x, w \in \{a, b\}^+\}$
- (C) $L_3 = \{w \in \{a, b\}^* \mid \exists x, y \in \{a, b\}^*, w = xaay, |x| = |y|\}$
- (D) $L_4 = \{w \in \{a, b\}^* \mid \exists x, y \in \{a, b\}^*, w = xy, |y| = 3, y = y^R\}$

4.8. Czy następujące języki są regularne?

(A) $L_1 = \{a^n b^n w \mid w \in \{a, b\}^*, n \geq 0\}$

(B) $L_1 = \{a^n b^n w \mid w \in \{a, b\}^*, n > 0\}$

(C) $L_3 = \{w \in \Sigma^* \mid \exists x \in \Sigma^*, xx \text{ jest podłańcuchem } w\}$

(D) $L_4 = \{a^m b a^n b a^p \mid p \equiv mn \pmod{3}, m, n, p \geq 0\}$

4.9. Czy następujące języki są regularne?

(A) $L_1 = \{a^i b^j \mid i+j \text{ jest podzielne przez } 3\}$

(B) $L_2 = \{a^i b^j \mid i, j \geq 0, i \text{ oraz } j \text{ mają taką samą resztę z dzielenia przez } 3\}$

(C) $L_3 = \{x c y \mid x, y \in \{a, b\}^*, |x|_a + |x|_b \text{ jest podzielne przez } 3\}$, gdzie $|x|_a$ oznacza liczbę wystąpień symbolu a w słowie x .