## Теория автоматов и формальных языков

Данил Заблоцкий

12 февраля 2024 г.

## Оглавление

1	Введение	<b>2</b>
	Список используемой литературы	4

### Глава 1

### Введение

#### Лекция 1: Регулярные языки и регулярные выражения

от 12 фев 8:45

**Определение** 1 (Алфавит, слово).  $\Sigma - an extit{\it pasum}$  (как правило, конечный),

$$\Sigma = \{a_1, \dots, a_n\}.$$

 ${\it C. no Bo}$  над алфавитом  $\Sigma$  – конечный упорядоченный набор символов из  $\Sigma.$ 

 $\Sigma^*$  – все слова над  $\Sigma$ .

**Пример.**  $\Sigma = \{a, 6, \dots, n\}$ , слова: яблоко, абвежр.  $\varepsilon$  – пустое слово.

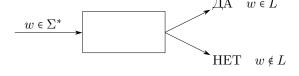
**Определение 2** (Язык). *Язык* L – подмножество слов над  $\Sigma$ ,

$$L \subseteq \Sigma^*$$
.

Пример.  $\Sigma_2$  =  $\{0,1\}$ ,  $\Sigma_2^*$  =  $\{\varnothing,1,\varnothing\varnothing,\varnothing 1,1\varnothing,\ldots\}$ 

Замечание (Как «конечно» описать бесконечный язык?).

- 1. Конечный набор правил построения языков.
- 2. Алгоритм-распознаватель:



#### Замечание (Конструкции).

1.  $L_1, L_2$  – языки,

$$L_1 \cup L_2$$
 — объединение,  $L_1 \cap L_2$  — пересечение,  $\overline{L_1} = \Sigma^* \smallsetminus L_1$  — дополнение.

2. Конструкция:  $w_1, w_2 \longrightarrow w_1 w_2$ ,

$$L_1, L_2 \longrightarrow L_1L_2 = \{w_1w_2, w_1 \in L_1, w_2 \in L_2\}.$$

Пример.

$$L_{1} = \{a\} \\ L_{2} = \{b\}$$
 
$$L_{1}L_{2} = \{ab\}, \ \varepsilon b = b.$$
 
$$L_{1}L_{2} = \ \{ab\} \\ L_{2}L_{1} = \ \{ba\}$$

Пример.

$$\begin{split} L_1 &= \{a,b\} \\ L_2 &= \{a,b\} \end{split}, \quad L_1 L_1 \\ _{\text{CTEHIGHB}} &= L_1 L_2 = L_1^2 = \{aa,ab,ba,bb\}, \\ L_1^2, L_1^3 &= L_1^2 L_1 = \left\{ \begin{array}{l} aaa,aba,baa,bba, \\ aab,abb,bab,bbb \end{array} \right\} \end{split}$$

3. Итерация (Ж. Клани)

$$L \longrightarrow L^* = \bigcup_{n=\emptyset}^{\infty} L^n, \quad \boxed{L^1 \subset L},$$
 
$$L^0 = \{\varepsilon\}.$$

Пример. 
$$\Sigma$$
 =  $\{a,b\}$ , 
$$L$$
 =  $\left\{ \begin{array}{l} \varepsilon,a,b,aa,ab,ba,bb,\\ aaa,\ldots,bbb,\ldots \end{array} \right\}.$ 

#### Определение 3 (Регулярная языка, регулярные языки).

- 1.  $\emptyset, \{\varepsilon\}, \{a_i\}, \ a_i \in \Sigma$  регулярная языка.
- 2.  $L_1, L_2$  регулярные языки,

 $L_1 \cup L_2, \ L_1L_2, \ L_1^*$  – тоже регулярные языки.

Пример. 
$$L = \left(\{a\} \left(\{a\} \cup \{b\}\right)^* \{b\}\right)^* -$$
 все слова, начинающиеся на  $a$  и все слова из  $a,b$  заканчивающиеся на  $b$ , например:

 $abbab\ ab\ aab$  .

Определение 4 (Регулярное выражение).

- 1.  $\emptyset$ ,  $\{\varepsilon\}$ ,  $\{a_i\}$ ,  $a_i \in \Sigma$  регулярные выражения.
- 2. Если  $R_1, R_2$  регулярные выражение, то

 $R_1 + R_2, R_1 R_2, (R_1)^*$  – тоже регулярные выражения.

Пример. Любой конечный язык – регулярный.

**Пример.**  $\Sigma = \{a, b\}, \ L_1 = \{$ все слова из a, b четной длины (включая  $\varepsilon$ ) $\}$ :

$$\left\{\begin{array}{l} \varepsilon, aa, ab, ba, bb, \\ aaaa, \dots, bbb, \dots \end{array}\right\} = \left((a+b)(a+b)\right)^*.$$

 $\Sigma$  =  $\{a,b\},\ L_2$  =  $\{w\colon$  в w четное число a и  $b\}$ 

$$L_2 \subset L_1 \quad \left( \begin{array}{c} ab \in L_1 \\ ab \notin L_2 \end{array} \right)$$

$$((aa+bb)^*(ab+ba)(aa+bb)^*(ab+ba)(aa+bb)^*)^*$$

 $L_3 = \{w : в w число a четно\}$ 

$$b \dots bab \dots bab \dots b = \left(b^*ab^*ab^*\right)^*$$

**Пример** (Нерегулярный язык). L = {симметричные слова из a,b}  $aba,\ aba,\ aa.$ 

# Литература

- [1] Ахо, Ульман «Теория синтаксического анализа, перевода и компилянии»
- [2] Ахо, Сеги, Ульман «Компиляторы. Принципы, технологии, инструменты»
- [3] Серебряков, Галочкин, Гончар, Фуручян «Теория и реализация языков программирования»