Задание 1

Регулярные языки и автоматы Усвяцов Михаил, группа 1766

Задачи предбазового уровня 1

Задача 1.

- 1. $\{a,aa\} \cdot \{b,bb\} = \{ab,abb,aab,aabb\}$. По определению операции "конкатенация".
- 2. $\{a, aa\} + \{b, bb\} = \{a, aa, b, bb\}$. По определению операции "Объединение".
- 3. $\{a, aa\} \times \{b, bb\} = \{(a, b), (a, bb), (aa, b), (aa, bb)\}$. По определению операции "Декартово произведение".

4.
$$((aa|b)^*(a|bb)^*)^* = ?$$

Заметим, что:

$$((aa|b)^*(a|bb)^*)^* = \{\{x,y\}^* | x \in \{aa,b\}^*, y \in \{a,bb\}^*\} = A$$

А теперь рассмотрим следующее множество В:

$$B = \{a, b\}^*$$

Очевидно, что $A \subset B$.

Так как подмножеством А является множество $\{\{x,y\}^*|x\in\{b\}^*,y\in\{b\}^*,y\in\{b\}^*,y\in\{b\}^*,y\in\{b\}^*\}$ $\{a\}^*\}$, отсюда следует, что $B\subset A$. Из этих фактов следует, что ${\bf A}={\bf B}.$

5.
$${a^{3n} | n > 0} \cap {a^{5n+1} | n \ge 0}^* = ?$$

$$\{a^{5n+1}|n \geqslant 0\}^* = \{a^{(5n+1)k}|n \geqslant 0, k \geqslant 0\}$$

$$\{a^{3n}|n > 0\} \subset \{a^{(5n+1)k}|n \geqslant 0, k \geqslant 0\} \Longrightarrow$$

$$\{a^{3n} | n > 0\} \cap \{a^{5n+1} | n \geqslant 0\}^* = \{a^{3n} | n > 0\}$$

6.
$$\emptyset \cap \{\varepsilon\} = ?$$

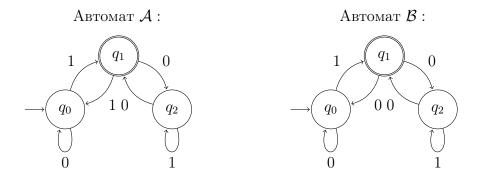
$$A \cap B = \{x | x \in A \text{ и } x \in B\} \Longrightarrow \emptyset \cap \{\varepsilon\} = \emptyset$$

2 Задачи базового уровня

Задача 2. Записать регулярное выражение для языка $L = \Sigma^* \setminus \{(a|b)^*ab(a|b)^*\}.$ Доказать, что язык порождённый регулярным выражением совпадает с L.

Рассмотрим регулярное выражение (b^*a^*) . Оно соответсвует множеству $A = \{b^*a^*\}$. Множество $B = \{(a|b)^*ab(a|b)^*\}$ содержит все слова, содержащие ab, следовательно, L содержит все слова, которые не содержат ab, так как состоит из всех возможных слов над алфавитом a, b, которые не входят в B, следовательно $L \subset A$. А задает множество всех слов над алфавитом a, b, которые не содержат ab. Следовательно, $A \subset L \Longrightarrow A = L$.

Задача 3.



Для каждого автомата ответьте на следующие вопросы (1-2):

1. Автомат задан через граф переходов. Запишите определение автомата в виде $(Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$. Опишите элементы каждого множества

Автомат \mathcal{A} :

$$Q = \{q_0, q_1, q_2\}$$

$$\Sigma = \{0, 1\}$$

$$q_0 = q_0$$

$$\delta(q_0, 0) = q_0$$

$$\delta(q_1, 0) = q_2$$

$$\delta(q_1, 1) = q_0$$

$$\delta(q_2, 0) = q_1$$

$$\delta(q_2, 1) = q_2$$

$$F = \{q_1\}$$

Автомат
$$\mathcal{B}$$
: $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$

$$\Sigma = \{0, 1\}$$

$$q_0 = q_0$$

$$\delta(q_0, 0) = q_0$$

$$\delta(q_0, 1) = q_1$$

$$\delta(q_1, 0) = \{q_0, q_2\}$$

$$\delta(q_2, 0) = q_1$$

$$\delta(q_2, 1) = q_2$$

$$F = \{q_1\}$$

2. Явлется ли автомат детерминированным?

Автомат \mathcal{A} : Является, так как все функции переходов однозначны Автомат \mathcal{B} : Не является, так как существует неоднознаячная функция переходов

3. Опишите последовательность конфигураций автомата \mathcal{A} при обработке слова w=1101010. Верно ли, что $w\in L(\mathcal{A})$?

$$q_0 \longrightarrow q_1 \longrightarrow q_0 \longrightarrow q_0 \longrightarrow q_1 \longrightarrow q_2 \longrightarrow q_2 \longrightarrow q_1$$

Так как конечное состояние автомата является принимающим, то $w \in L(\mathcal{A}).$

- 4. Принимает ли автомат \mathcal{B} слово v = 10001?
- Да, принимает. Так как существует такая цепочка конфигурация, которая при данном слове приведет автомат в принимающее состояние.
- 5. Укажите по одному слову, принадлежащему $L(\mathcal{A}), L(\mathcal{B})$ и по одному слову, не принадлежащее $L(\mathcal{A}), L(\mathcal{B})$. Все 4 слова должны быть различными.

$$1101010 \in L(\mathcal{A}), 1101011 \notin L(\mathcal{A})$$
$$10001 \in L(\mathcal{B}), \varepsilon \notin L(\mathcal{B})$$

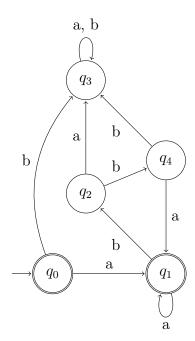
Задача 4.

Определим язык $L \subseteq \{a,b\}^*$ индуктивными правилами:

- (1) $\varepsilon \in L$:
- (2) вместе с любым словом $x \in L$ в L также входят слова xa, xaa, xabba;
- (3) никаких других слов в L нет.

В язык $T\subseteq\{a,b\}^*$ входит пустое слово ε и ВСЕ начинающиеся и заканчивающиеся буквой a слова, в которых нет подслов "aba" или "bbb". Докажите или опровергните, что L=T.

- 1. Докажите или опровергните, что L=T. abbabba подходит языку Т. Но не подходит языку L. Следовательно, языки неэквивалентны.
- 2. Рассмотрим ДКА А:



 $\mathbf{T} = (a(a|b)^*a|\varepsilon|a) \setminus ((a|b)^*(aba|bbb)(a|b)^*)$

База индукции:

 $\varepsilon \in T, L(A)$

Предположение индукции:

 $v\in (a|b)^*$, такое, что в $q_0:v\in \varepsilon, q_1:v\in T/\{\varepsilon\}, q_2:v\in T\{\varepsilon\}b, q_3:v\in ((a(a|b)^*(aba|bbb)(a|b)^*)|b), q_4:v=T/\{\varepsilon\}bb$

Шаг индукции:

Рассмотрим слова va и vb:

 $q_0: va \in T, L(A), vb \notin T, L(A)$

 $q_1: va \in T, L(A), vb \notin T, L(A)$

 $q_2: va \notin T, L(A), vb \notin T, L(A)$

 $q_3: va \notin T, L(A), vb \notin T, L(A)$

 $q_4: va \in T, L(A), vb \notin T, L(A)$

Следовательно, все слова либо распознаются обоими языками, либо нераспознаются обоими, что означает, что множетсва T и L(A) равны.