Содержание

1	Задача 1 1.1 Решение	2
2	Задача 2	2
3	Задача 3 3.1 Решение	3
4	Задача 4	3

1 Задача 1

Определить регулярность языка $L = \{ w \ \middle| \ |w\mid_{aba} = \mid w\mid_{ab} \&\ w \in \{a,b,c\}^* \}$

1.1 Решение

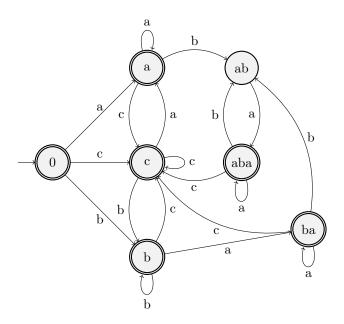


Рис. 1: Автомат для языка L

Автомат построен на основе суффиксов слов. Если ниразу не встретилось подслово ab, то такое слово нам подходит. Если встречается суфикс ab, то за ним же должен следовать символ a, чтобы уравновесить ab и aba, иначе сделать равным количество вхождений aba и ab не получится, т.к. каждое вхождение aba влечет за собой вхождение ab. Поэтому из состояния ab по b, c мы попадаем в ловушку, a по символу a попадаем в конечное состояние aba.

2 Задача 2

Проанализировать язык истинных выражений, представляющих собой утверждение вида $N_1+N_2>N_0$, где N_0 , и N_2 - двоичные числа.

3 Задача 3

Определить, описывает ли данная грамматика регулярный язык

$$S o TSTa$$
 $T o a$ $S o SS$ $T o b$ $T o TT$

Решение

Язык нетерминала T совпадает с языком задаваемым регулярными выражением $(a|b)^{+}$. Промежуточное представление для S можно записать следующим образом:

$$S \to (a|b)^+ S(a|b)^+ a$$
$$S \to SS$$
$$S \to bb$$

4 Задача 4

Пусть h(w) - слово, получающееся из w удвоением каждой буквы. Например, $h(aba^2) = a^2b^2a^4$. Запишем эти слова друг под другом так, чтобы первые буквы w и h(w) образовали пару, вторые - следующую за ней, и т.д. Недостающую длину в w дополним "решетками".

Исследовать язык пар слов (w, h(w)), поступающих на вход анализатора разбитыми таким образом на пары букв, т.е. поступающих параллельно (т.е. элементы входного алфавита - вектора $\begin{pmatrix} w_i \\ v_i \end{pmatrix}$, где $w_i, v_i \in \{a,b,\#\}$). В нашем примере вход анализатора будет представлять собой следующую

последовательность пар:

$$\begin{pmatrix} a \\ a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b \\ a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \# \\ a \end{pmatrix}$$