

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана» (национальный исследовательский университет) (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ ФУНДАМЕНТАЛЬНЫЕ НАУКИ

КАФЕДРА ВЫЧИСЛИТЕЛЬНАЯ МАТЕМАТИКА И МАТЕМАТИЧЕСКАЯ ФИЗИКА (ФН11)

НАПРАВЛЕНИЕ ПОДГОТОВКИ МАТЕМАТИКА И КОМПЬЮТЕРНЫЕ НАУКИ (02.03.01)

Отчет

по домашней работе № 2-1

Вариант № 9

Дисциплина:

Теория автоматов и алгоритмические языки

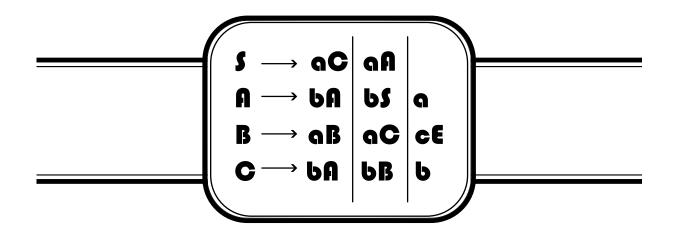
Студент группы ФН11-52Б		<u>Очкин н.в.</u>
	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)
Преподаватель		Кутыркин В.А.
	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)

Задание

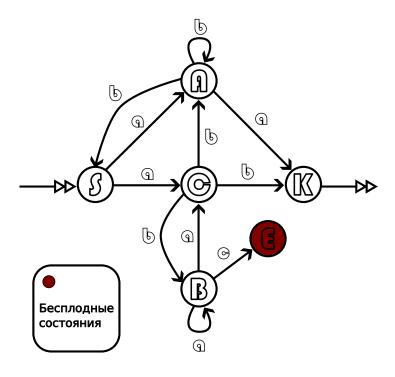
Для право-линейной грамматики создать автомат-анализатор. Продукции грамматики приведены ниже в таблице. Затем, инвертировав правые части продукций грамматики, получить лево-линейную грамматику и создать для неё автомат-анализатор. Сделать частичную проверку языка право- и лево-линейных грамматик, используя для этого автомат грамматики и автомат-анализатор языка автомата грамматики. Написать соответствующие правила вывода слов языка.

Исходные данные

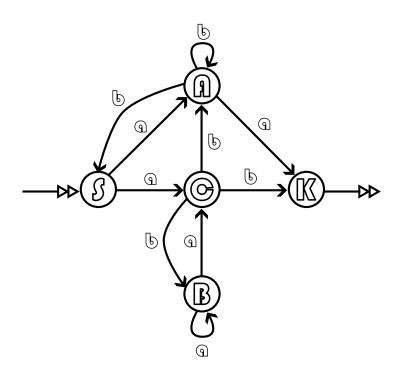
Задача для право-линейной грамматики



Построим диаграмму автомата право-линейной грамматики



Произведем редукцию автомата относительно бесплодного состояния



Произведём детерминацию

$$q_0 = \{S\}$$
:
$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{A C\} = q_1 \\ \xrightarrow{b} \varnothing \end{cases}$$

$$q_1 = \{A C\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{K\} &= q_2 \leadsto \\ \xrightarrow{b} \{A S K\} &= q_3 \leadsto \end{cases}$$

$$q_2 = \{K\}$$

$$\longrightarrow q_2$$

$$q_3 = \{A \ S \ K\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{K \ C \ A\} &= q_4 \leadsto \\ \xrightarrow{b} \{A \ S \ \} &= q_5 \end{cases}$$

$$q_4 = \{K \ C \ A\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{K\} &= q_2 \\ \xrightarrow{b} \{A \ K \ B \ S\} &= q_6 \leadsto \end{cases}$$

$$q_5 = \{A S\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{K C A\} = q_4 \\ \xrightarrow{b} \{A S\} = q_5 \end{cases}$$

$$q_6 = \{A \ K \ B \ S\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{K \ C \ B \ A\} &= q_7 \leadsto \\ \xrightarrow{b} \{A \ S\} &= q_5 \end{cases}$$

$$q_7 = \{K \ C \ B \ A\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{C \ B \ K\} &= q_8 \leadsto \\ \xrightarrow{b} \{A \ K \ S\} &= q_3 \end{cases}$$

$$q_8 = \{C \ B \ K\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{C \ B\} &= q_9 \\ \xrightarrow{b} \{K\} &= q_2 \end{cases}$$

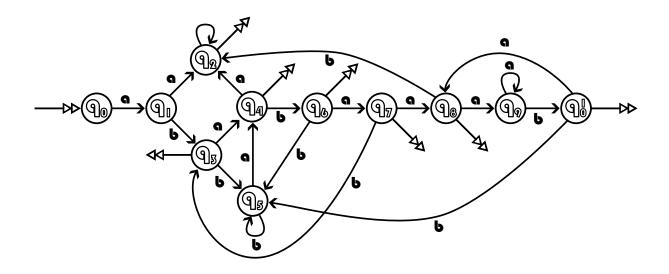
$$q_9 = \{C B\}:$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{C B\} &= q_9 \\ \xrightarrow{b} \{A K B\} &= q_{10} \leadsto \end{cases}$$

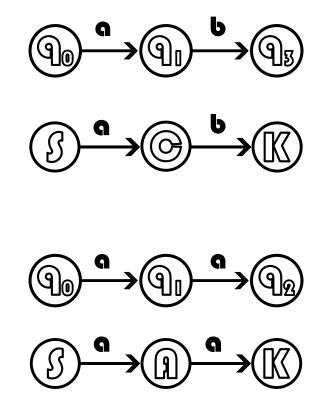
$$q_{10} = \{A \ K \ B\} :$$

$$\begin{cases} \xrightarrow{a} \{K \ C \ B\} &= q_8 \\ \xrightarrow{b} \{A \ S\} &= q_5 \end{cases}$$

Автомат-анализатор для право-линейной грамматики

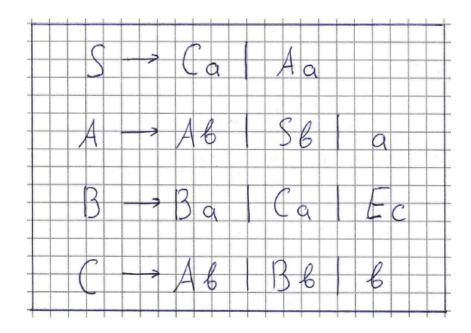


Выполним проверку

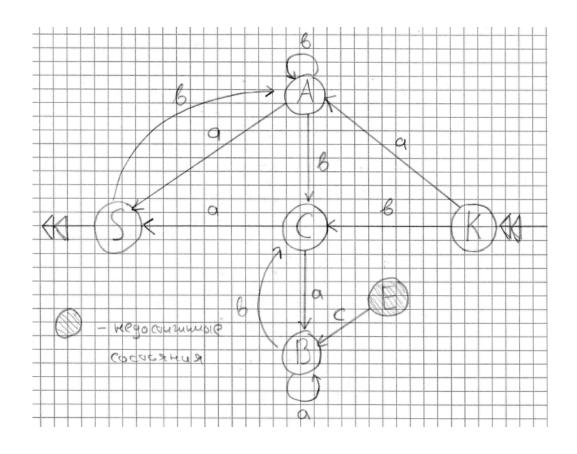


Проверка сошлась для автомата грамматики и автомата-анализатора языка право-линейной грамматики.

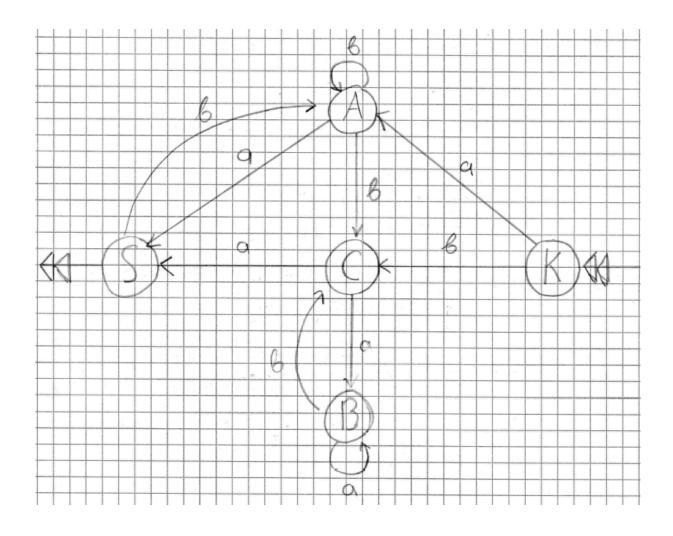
Задача для лево-линейной грамматики



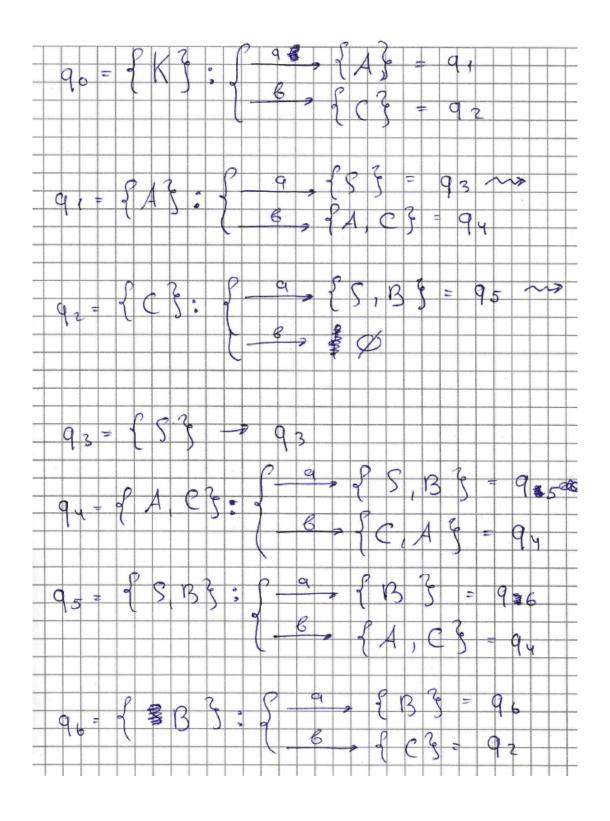
Построим диаграмму автомата лево-линейной грамматики



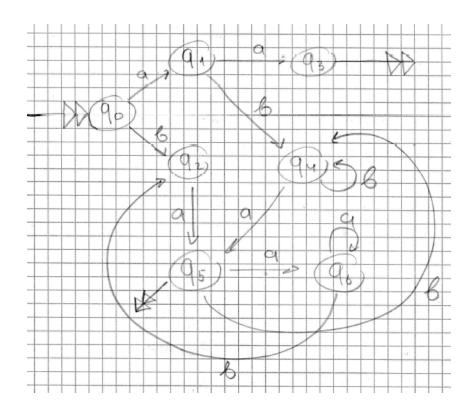
Произведем редукцию автомата относительно недостижимого состояния



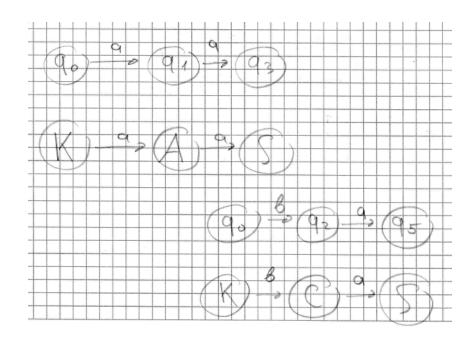
Произведём детерминацию



Автомат-анализатор для лево-линейной грамматики



Выполним проверку



Проверка сошлась для автомата грамматики и автомата-анализатора языка лево-линейной грамматики.