

### Домашнее задание №5.

Лупуляк Василий

2. Построить однозначную КС грамматику, эквивалентную грамматике

$$S \rightarrow aSbbbb \mid aaaSbb \mid c$$

Сделаем так, чтобы первое и второе правила нужно было применять последовательно:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow aSbbbb \mid T \mid c \\ T &\rightarrow aaaTbb \mid c \end{aligned}$$

Покажем, что теперь грамматика однозначна. Пусть слово, принадлежащее грамматике, имеет вид  $a^x c b^y$ . Пусть его можно получить с помощью  $n$  первых правил,  $k$  вторых правил и одной замены нетерминала на  $c$ . Тогда  $x = n + 3k, y = 4n + 2k$ , откуда

$$n = \frac{3y-2x}{10}, \quad k = \frac{4x-y}{10},$$

то есть набор примененных правил определяется однозначно. Все вторые правила применяются после первых, поэтому порядок тоже однозначен, то есть грамматика однозначна.

3. Описать язык, порождаемый грамматикой

$$F \rightarrow \varepsilon \mid aFaFbF$$

Этот язык можно описать следующим образом: множество слов из  $\{a, b\}^*$ , у которых на любом префиксе букв  $a$  хотя бы вдвое больше, чем букв  $b$ , а всего букв  $a$  ровно вдвое больше, чем букв  $b$ . Докажем, что любое слово, порождаемое грамматикой, имеет такой вид. Оба свойства можно доказать по индукции по длине слова (для  $\varepsilon$  они выполняются, для  $aFaFbF$  второе свойство очевидно, а первое выполняется, так как как перед каждым из трех  $F$  количество букв  $a$  хотя бы вдвое больше количества букв  $b$ , а внутри  $F$  это верно по предположению индукции).

Теперь докажем, что любое слово из этого языка порождается нашей грамматикой. Будем доказывать индукцией по длине слова, база для пустого слова верна. Переход: рассмотрим первый непустой префикс,

на котором количество букв  $a$  равно удвоенному количеству букв  $b$  (такой точно есть, так как всё слово подходит). Заметим, что он оканчивается на  $b$ , так как иначе на предыдущем префиксе баланс был бы отрицательным (балансом слова называем разность количества букв  $a$  и удвоенного количества букв  $b$  в этом слове). Пусть это префикс  $wb$  слова  $wbv$ . Тогда  $v$  лежит в языке (так как до него баланс нулевой, поэтому все условия выполняются). Значит, по предположению индукции, слово  $v$  порождается грамматикой.

Заметим, что  $w$  начинается на  $aa$ , иначе на втором префиксе баланс был бы отрицательным. Теперь рассмотрим балансы на префиксах  $w$  длины хотя бы 2. По выбору  $w$ , они все положительны. Рассмотрим два случая:

1) Все эти балансы не ниже двух. Тогда если  $w = aai$ , то для  $i$  верно, что баланс на каждом префиксе неотрицателен и баланс на всем  $i$  равен нулю. Значит,  $i$  порождается грамматикой. Таким образом, исходное слово имеет вид  $a\varepsilon aibv$ , где  $\varepsilon$ ,  $i$  и  $v$  порождаются грамматикой, то есть слово порождается грамматикой.

2) На каком-то префиксе баланс равен одному. Тогда рассмотрим последний из таких префиксов. После него обязательно идет буква  $a$ , так как иначе баланс на следующем префиксе был бы отрицательным. Пусть это префикс  $ai$  и  $w = aias$ . Тогда на всех префиксах от  $aia$  до  $aias$  баланс не меньше двух, при этом баланс на  $aia$  равен двум и баланс на  $aias$  равен двум. Значит,  $s$  лежит в языке и, следовательно, порождается грамматикой. Аналогичное верно и для  $i$ . Значит, слово имело вид  $auiasbv$ , где  $u$ ,  $s$  и  $v$  порождаются грамматикой, поэтому и само слово порождалось грамматикой. Переход доказан.