## 1 Язычок

См. peLLang.md

## 2 Нормальная форма Хохомского

/ Жирный шрифт отображает изменения, но  $\varepsilon$  и тд сделать жирными у меня не получилось к сожалению /

Было:

$$S \to RS \mid R$$

$$R \rightarrow aSb \mid cRd \mid ab \mid cd \mid \varepsilon$$

Проведем нормализацию. Уберем правила, в которых есть и терминалы, и нетерминалы:

$$S \to RS \mid R$$

$$R \rightarrow ASB \mid CRD \mid AB \mid CD \mid \varepsilon$$

 $\mathbf{A} 
ightarrow \mathbf{a}$ 

 $\mathbf{B} o \mathbf{b}$ 

 $\mathbf{C} o \mathbf{c}$ 

 $\mathbf{D} \to \mathbf{d}$ 

Теперь надо выгнать длинные правила, разбив их на кусочки:

 $S \to RS \mid R$ 

$$R \rightarrow XB \mid YD \mid AB \mid CD \mid \varepsilon$$

 $\mathbf{X} \to \mathbf{AS}$ 

 $\mathbf{Y} \to \mathbf{C}\mathbf{R}$ 

 $A \rightarrow a$ 

 $B \to b$ 

 $C \rightarrow c$ 

 $D \to d$ 

 $S \to R \to \varepsilon$ , так что надо добавить правило  $S \to \varepsilon$ , а также распространить это на X и Y:

 $X \to AS \mid A$ 

 $Y \to CR \mid \mathbf{C}$ 

Теперь можно можно удалить  $\varepsilon$ -правила, но также можно заметить, что правило  $X \to A$  не нужно, потому что S все еще можно превратить в  $\varepsilon$ :

 $S \to RS \mid R \mid \varepsilon$ 

 $R \rightarrow XB \mid YD \mid AB \mid CD$ 

 $X \to AS$ 

 $Y \to CR \mid C$ 

 $A \rightarrow a$ 

 $B \to b$ 

 $C \to c$ 

 $\mathrm{D} \to \mathrm{d}$ 

Нам нельзя иметь стартовое в правой части, так что делаем новое стартовое S':

$$S' \rightarrow S \mid \varepsilon$$

$$S \to RS \mid R$$

$$R \to XB \mid YD \mid AB \mid CD$$

$$X \to AS$$

$$Y \to CR \mid C$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \to b$$

$$C \rightarrow c$$

$$\mathrm{D} \to \mathrm{d}$$

От правил вида  $M \to N$  нужно тоже избавиться по принципу распространения правил:

$$S' \rightarrow \mathbf{RS} \mid \mathbf{XB} \mid \mathbf{YD} \mid \mathbf{AB} \mid \mathbf{CD} \mid \varepsilon$$

$$S \rightarrow RS \mid XB \mid YD \mid AB \mid CD$$

$$R \rightarrow XB \mid YD \mid AB \mid CD$$

$$X \to AS$$

$$Y \to CR \mid \mathbf{c}$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \to b$$

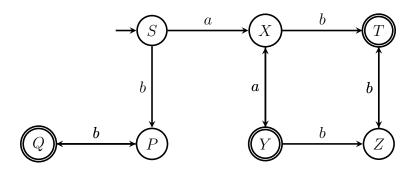
$$C \rightarrow c$$

$$D \to d$$

Это и будет финальным результатом.

## 3 CS:GO язык

Чтобы доказать, что он КС, построим автомат:



Q отвечает за строки вида  $b^{2k}$ , где k>0. Y отвечает за строки вида  $a^{2k}$ , где k>0. Т отвечает за строки, в которых есть и a, и b.