

Листок 6: нормальная форма Хомского

Определение. Пусть дана КС-грамматика $G = (\Sigma, N, \mathcal{P}, S \in N)$. Говорят, что символ $X \in \Sigma \cup N$

(1) *полезный* в G , если

$$\exists \alpha, \beta \in (\Sigma \cup N)^* \exists w \in \Sigma^*: S \Rightarrow_G^* \alpha X \beta \Rightarrow_G^* w.$$

(2) *порождающий* в G , если

$$\exists w \in \Sigma^*: X \Rightarrow_G^* w$$

(3) *достижимый* в G , если

$$\exists \alpha, \beta \in (\Sigma \cup N)^*: S \Rightarrow_G^* \alpha X \beta$$

Бесполезным называется любой символ, не являющийся полезным.

Теорема 1. Если к КС грамматике G последовательно применить два преобразования:

(1) *удалить символы, не являющиеся порождающими,*

(2) *удалить символы, не являющиеся достижимыми,*

то будет получена грамматика, не содержащая бесполезных символов.

Замечание. Порядок действий в **теореме** существенен.

Задача. Удалить бесполезные символы в грамматиках с продукциями:

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow 0 \mid A, & S \rightarrow AB \mid CA, \\ (1) \quad A \rightarrow AB, & (2) \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow 1; & B \rightarrow BC \mid AB, \\ & C \rightarrow aB \mid \varepsilon. \end{array}$$

Определение (Хомский, 1959). Говорят, что КС-грамматика $G = (\Sigma, N, \mathcal{P}, S \in N)$ находится в *нормальной форме Хомского (НФХ)*, если она не содержит бесполезных символов и каждая продукция грамматики имеет один из двух видов:

$$1) A \rightarrow a,$$

$$2) A \rightarrow BC,$$

где $A, B, C \in N, a \in \Sigma$.

Схема приведения грамматики к НФХ:

- (1) удалить ε -продукции;
- (2) удалить цепные продукции (продукции вида $A \rightarrow B$);
- (3) удалить бесполезные символы;
- (4) привести грамматику к НФХ, используя метод «разбиения слов на слоги».

Замечание. Порядок действий в схеме существенен.

Определение. Нетерминал $A \in N$ КС-грамматики $G = (\Sigma, N, \mathcal{P}, S \in N)$ называется ε -порождающим, если существует вывод $A \Rightarrow_G^* \varepsilon$.

Задача. Привести к нормальной форме Хомского грамматики с продукциями:

(1) $S \rightarrow ASB \mid \varepsilon,$ $A \rightarrow aAS \mid a,$ $B \rightarrow SbS \mid A \mid bb;$	(2) $S \rightarrow 0A0 \mid 1B1 \mid BB,$ $A \rightarrow C,$ $B \rightarrow S \mid A,$ $C \rightarrow S \mid \varepsilon;$
(3) $S \rightarrow AAA \mid B,$ $A \rightarrow aA \mid B,$ $B \rightarrow \varepsilon;$	(4) $S \rightarrow aAa \mid bBb \mid \varepsilon,$ $A \rightarrow C \mid a,$ $B \rightarrow C \mid b,$ $C \rightarrow CDE \mid \varepsilon,$ $D \rightarrow A \mid B \mid ab.$