

# Задание 8

## Замкнутость КС-языков

**Ключевые слова**<sup>1</sup>: язык, контекстно-свободный язык, магазинный автомат, грамматика, метод математической индукции.

### 1 Лемма о накачке

Одна из целей изучения леммы о накачке для регулярных языков – упрощение понимания леммы о накачке для КС-языков, где она уже жизненно необходима. Сформулируем лемму.

**Лемма 1.** Для любого КС-языка  $L$  существует константа  $p$ , такая что для любого слова  $w$  из языка  $L$ , такого что  $|w| \geq p$  существует разбиение слова  $w = xuyvz$ , причём

- $|uyv| \leq p$
- $|uv| \geq 1$
- $\forall i \geq 0 : w_i = xu^i y v^i z \in L$

**Пример 1.** Язык  $L = a^n b^n c^n$  не является КС-языком.

*Доказательство.* Предположим, что  $L \in \text{CFL}$ , тогда для некоторого числа  $p$  выполнена лемма о накачке. Рассмотрим слово  $w = a^p b^p c^p$  (заметим, что число  $p$  является параметром, а не каким-то конкретным числом). Тогда подслово  $uyv$  из разбиения слова  $w$ , существующего по лемме о накачке, либо состоит из одинаковых букв ( $a^l$  или  $b^l$  или  $c^l$ ) или имеет вид  $a^l b^r$  или  $b^l c^r$ . Три различные буквы подслово  $uyv$  содержать не может, поскольку его длина ограничена числом  $p$ . Но тогда  $uv$  – слово, в котором нет одной из трёх букв. Пусть это будет буква  $c$  для определённости. Взяв  $i = 0$ , получаем, что по лемме о накачке  $w_0 = a^{n-k} b^{n-m} c^n \in L$ , при этом  $k + m \geq 1$ , откуда следует, что слово  $w_0$  не принадлежит языку  $L$ .  $\square$

---

<sup>1</sup>минимальный необходимый объем понятий и навыков по этому разделу)

**Упражнение 1.** Покажите, что КС-языки замкнуты относительно объединения.

**Упражнение 2.** Покажите, что КС-языки не замкнуты относительно пересечения.

**Упражнение 3.** Покажите, что КС-языки не замкнуты относительно дополнения.

**Задача 1.** Покажите, что КС-языки замкнуты относительно пересечения с регулярными. То есть, если  $L \in \text{CFL}$ ,  $R \in \text{REG}$ , то  $L \cap R \in \text{CFL}$ .

**Задача 2\*.** Решите предыдущую задачу используя представление КС-языка не МП-автоматом, а грамматикой.

**Указание:** пусть регулярный язык задан конечным автоматом, тогда постройте грамматику  $G'$  для языка  $L \cap R$ , используя грамматику  $G$ , порождающую язык  $L$ , которая будет иметь нетерминалы вида  $[qXp]$ , где  $q \in Q_A$ ,  $X \in N_G$ .

**Задача 3.** Докажите, что язык  $\{w \mid |w|_a = |w|_b = |w|_c\} \subseteq \{a, b, c\}^*$  не является КС-языком.

**Задача 4.** Докажите, что язык  $\{w \mid w = uu, u \in \Sigma^*\}$ ,  $\Sigma = \{a, b\}$ , не является КС-языком.

**Задача 5.** Верно ли, что язык  $\{a^n b^m b^n c^m \mid n, m \geq 0\}$  является КС-языком? В случае положительного ответа построить КС-грамматику или МП-автомат для данного языка.