## Лабораторная работа №3

## Разрешимость по Тьюрингу

**Задание.** Для заданного языка, в котором предполагается, что КС-грамматика, регулярное выражение или ДКА определены над алфавитом  $\{0,1\}$ ,

- 1. построить описание МТ, решающей его;
- 2. реализовать данную МТ в виде программы.

## Варианты

- 1.  $C_{CFG} = \{ \langle G, k \rangle \colon G \text{KC-грамматика, } \operatorname{card}((L(G)) = k, k \in \mathbb{N} \cup \{0, \infty\} \};$
- 2.  $C = \{\langle G, x \rangle \colon G \text{KC-грамматика}, \exists y, z \in \Sigma^* \colon yxz \in L(G)\};$
- 3.  $A = \{ \langle R \rangle : R$  регулярное выражение,  $\exists x, y \in \Sigma^* : x111y \in L(R) \};$
- 4.  $INFINITE_{DFA} = \{\langle A \rangle : A \coprod KA$  и L(A) бесконечный язык $\}$ ;
- 5.  $A_{\varepsilon,CFG} = \{ \langle G \rangle : G \text{KC-грамматика и } \varepsilon \in L(A) \};$
- 6.  $ALL_{DFA} = \{\langle A \rangle : A ДКА \ и \ L(A) = \Sigma^* \};$
- 7.  $BAL_{DFA} = \{\langle M \rangle : M ДКА,$  который допускает некоторую строку состоящую из одинакового числа 0 и 1 $\}$ ;
- 8.  $PAL_{DFA} = \{ \langle M \rangle : M \text{ДКА}, который допускает некоторый палиндром} \};$
- 9.  $E = \{\langle M \rangle \colon M Д K A$ , который допускает некоторую строку, в которой 1 больше, чем  $0\}$ ;
- 10.  $E_{DFA} = \{\langle A \rangle : A \text{ДКА и } L(A) = \emptyset \};$
- 11.  $A = \{\langle G \rangle : G \text{KC-грамматика и } 1^* \subset L(G)\};$
- 12.  $S = \{ \langle M \rangle : M ДКА \ \text{и} \ w \in L(M) \iff w^{\mathcal{R}} \in L(M) \};$
- 13.  $A = \{ \langle M \rangle : M ДКА,$  который не допускает строки, сожержащие нечетное число  $1 \};$
- 14.  $EQ_{DFA} = \{ \langle M_1, M_2 \rangle : M_1, M_2 \coprod KA \text{ if } L(M_1) = L(M_2) \};$
- 15.  $A_{REX} = \{\langle R, w \rangle \colon R$  регулярное выражение и  $w \in L(R)\}$ .