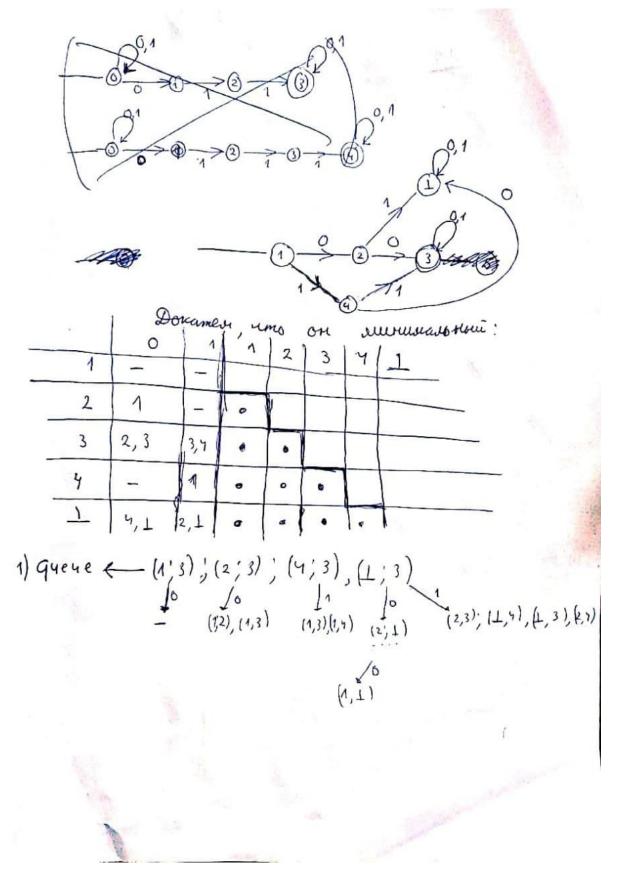
Формальные языки

1. Привести три самых коротких различных строки, принадлежащих языку, описанному регулярным выражением; принадлежат ли строки *abbab* и *bababa* данному языку?

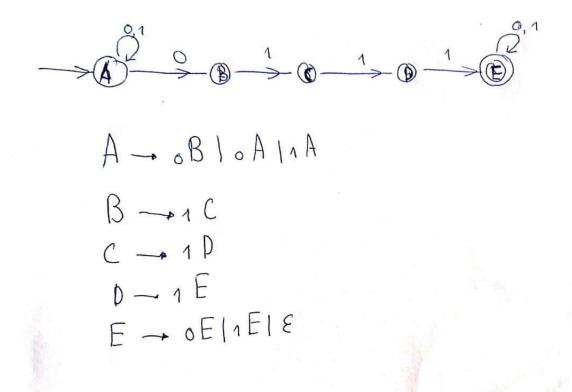
$$(a \mid b)^*b(a \mid \varepsilon)a(a \mid b)^*$$
 ba, baa, aba — самые короткие $abbab$ — да $bababa$ — да

2. Построить минимальный детерминированный конечный автомат, распознающий язык:

$$\{a \cdot b \cdot \omega \mid \omega \in \{0,1\}^*, a \in \{0,1\}, b \in \{0,1\}, a = b\}$$



3. Построить регулярную грамматику, задающую язык: $\{\alpha \cdot 011 \cdot \beta \mid \alpha, \beta \in \{0,1\}^*\} \cap \{\gamma \cdot 111 \cdot \delta \mid \gamma, \delta \in \{0,1\}^*\}$



4. Проверить регулярность языка (если регулярный, построить автомат, регулярное выражение или регулярную грамматику, иначе — доказать нерегулярность)

$$\{\omega \in \{a,b\}^* \mid |\omega|_a \le |\omega|_b\}$$

Пусть $w=a^n\cdot b^n$. Тогда $x=a^l(l\geqslant 0),\ y=a^m(m>0),\ z=a^i\cdot b^n$ и для k=2: $x\cdot y\cdot z=a^{l+2m}\cdot a^i\cdot b^n$. Но l+m+i=n и $m>0\to l+2m+i>n$, поэтому слово не принадлежит языку (выполнилось отрицание леммы о накачке)

5. По регулярному выражению построить недетерминированный конечный автомат без эпсилон-переходов

$$(a \mid b)^*b(a \mid \varepsilon)a(a \mid b)^*$$

