## Колмогоровская сложность.

## 20 апреля 2017 г.

- 1. Доказать, что в любой строке длины n можно изменить так один бит, чтобы колмогоровская сложность полученной строки станет не меньше  $\log_2 n$ .
- 2. Доказать следующие свойства условной Колмогоровской сложности
  - (a)  $K(x \mid y) \le K(x) + O(1)$ .
  - (b)  $K(x \mid y) \le |x| + O(1)$ .
  - (c) Существует такая константа c, что для всех n, всех y для 99% слов x длины n выполняется  $|K(x \mid y) n| \le c$ .
  - (d)  $K(x \mid x) = O(1)$ .
  - (e) Пусть f вычислимая функция. Тогда существует  $c_f$  такая, что для всех x  $K(f(x) | x) \le c_f$ .
- 3. Докажите, что функция KS перечислима сверху и более того  $|\{x|KS(x) < n\}| \le 2^n$  при всех n.
- 4. Докажите, что следующее утверждение неверно

$$\exists c \ \forall x, y \ K(x, y) \le K(x) + K(y \mid x) + c.$$

5. Если функция KS' перечислима сверху и  $|\{x|KS'(x) < n\}| \le 2^n$  приввсех n, то найдется такое c, что KS(x) < KS'(x) + c для всех x.