

1 Докажите, что среднее значение $KS(x)$ для слова x длины n равно $n + O(1)$.

2 Докажите, что среднее значение $KP(x)$ для слова x длины n равно $n + KP(n) + O(1)$.

3 Покажите, что число слов x , сложность которых $KS(x)$ строго меньше n , заключено между 2^{n-c} и $2^n - 2^{n-c}$ (при некотором c и всех n).

4 Пусть $f(n)$ обозначает максимальное натуральное число сложности не более n . Докажите, что для любой вычислимой всюду определенной функции $g(n)$ для всех достаточно больших n выполнено неравенство $f(n) > g(n)$.

5 Докажите, что

$$KS(x, y) \leq KS(x) + KS(y) + \log(KS(x) + KS(y)) + O(1)$$

6 Докажите, что $(n-1)K(x_1, \dots, x_n)$ не превосходит суммы сложностей всех кортежей, получающихся из кортежа x_1, \dots, x_n вычеркиванием одного из членов (с точностью до $O(\log K(x_1, \dots, x_n))$).

7 Пусть последовательность $x_1x_2\dots$ случайна по Мартин-Лефу относительно равномерной меры. Оставим в этой последовательности только те биты, перед которыми стоит 1. Докажите, что полученная последовательность бесконечна и случайна по Мартин-Лефу.

8 Докажите, что если $KS(\omega_1 \dots \omega_n | n) = O(1)$, то (бесконечная) последовательность $\omega_1\omega_2\dots$ вычислима.

9 Верно ли неравенство $KM(xy) \leq KM(x) + KM(y) + O(1)$?

10 Докажите, что для любого оптимального декомпрессора и любого слова x существует лишь константа кратчайших описаний x .