

Задание 8

43. Докажите, что если $P = NP$, то существует язык из EXP , схемная сложность которого не меньше $2^n/(10n)$.

44. Придумайте, как организовать на многоленточной машине Тьюринга сортировку последовательности чисел так, чтобы время ее работы была бы $O(n \log n)$, где n — длина входа.

45. Докажите, что а) $3SAT \in NTime[n \log n]$; б) Верно ли, что $3SAT \in NTime[n]$?

46. Назовем машину Тьюринга забывчивой, если положение ее головок в каждый момент времени не зависит от входа, а зависит только от длины входа. Докажите, что для конструктивной по времени функции T любой язык из класса $DTime[T(n)]$ решается на двухленточной забывчивой машине Тьюринга за время а) $O(T^2(n))$; б) $O(T(n) \log T(n))$; в) Докажите, что любой язык из класса $NTime[T(n)]$ сводится к SAT , причем вход длины n сводится ко входу длины $O(T(n) \log T(n))$ и сведение использует $poly(\log(n))$ памяти.

23. а) Докажите, что число n простое тогда и только тогда, когда для каждого простого делителя q числа $n - 1$ существует $a \in \{2, 3, \dots, n - 1\}$ при котором $a^{n-1} = 1 \pmod n$, а $a^{\frac{n-1}{q}} \neq 1 \pmod n$. б) Докажите, что язык простых чисел лежит в NP .

27. Покажите, что если сигнатура имеет неограниченный запас функциональных и предикатных символов любой аности, то множество тавтологий в этой сигнатуре является а) неразрешимым множеством.

42. Покажите, что существует такой оракул A и язык $L \in NP^A$, что L не сводится по Тьюрингу к $3SAT$, даже если сведение может использовать оракул A .