

Задание 7

34. Пусть ZPP — это класс языков, которые принимаются вероятностной машиной Тьюринга без ошибки, математическое ожидание времени работы которых полиномиально. а) Докажите, что $L \in \text{ZPP}$ тогда и только тогда, когда существует полиномиальная по времени вероятностная машина Тьюринга M , которая выдает $\{0, 1, ?\}$, что для всех $x \in \{0, 1\}^*$ с вероятностью 1, $M(x) \in \{L(x), ?\}$ и $\text{Pr}[M(x) = ?] \leq \frac{1}{2}$. б) Докажите, что $\text{ZPP} = \text{RP} \cap \text{coRP}$.

35. Докажите, что если $\text{P} = \text{NP}$, то существует язык из EXP, схемная сложность которого не меньше $2^n/n$.

36. Докажите, что если $\text{NP} \subseteq \text{BPP}$, то $\text{NP} = \text{RP}$.

37. а) Покажите, что предикат $x = 2$ невыразим в множестве целых чисел с предикатами равенства и x делит y . б) Покажите, что предикат $y = x + 2009$ не выразим в интерпретации $(\mathbb{Z}, =, x \mapsto x^2)$.

В следующих задачах требуется описать множество выразимых предикатов в данной интерпретации. Обычно требуется доказать такое утверждение: множество выразимых предикатов совпадает с множеством предикатов, выразимых бескванторными формулами. Иногда такое доказать не получается, и придется добавить знак для какого-нибудь выразимого (с квантором) предиката и сказать, что выразимые — это бескванторные формулы, в которых дополнительно можно использовать новый предикат.

38. $(M, =)$, где M — это произвольное бесконечное множество.

39. а) $(\mathbb{Q}, =, +)$; б) $(\mathbb{Q}, =, S)$, где $S(x)$ — это прибавление единицы.

40. а) $(\mathbb{N}, =, S)$; б) $(\mathbb{N}, =, S, P)$, где $P(x)$ значит быть степенью двойки.

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

33. Докажите теорему об иерархии по памяти для б) недетерминированных вычислений.

37. Докажите, что если язык A сводится за полиномиальное время по Тьюрингу (оракульно) к $B \in \Sigma_i^P$, то $A \in \Sigma_{i+1}^P$.