Задание 5 (на 16.10.12)

Определение. $\Sigma_0 = \Pi_0$ — множество разрешимых предикатов на множестве натуральных чисел. Σ_{k+1} — это множество предикатов, которые представляются в виде $\exists y P(x, y)$, где $P \in \Pi_k$, а предикаты из Π_{k+1} представляются в виде $\forall y P(x, y)$, где $P \in \Sigma_k$. Последовательность Σ_k (и Π_k) называется арифметической иерархией.

$\boxed{\textbf{CC24.}}$ а) Покажите, что Σ_1 — это множество перичислимых предикатов, а Π_1 — коперечислимых.

б) Покажите, что $Q \in \Sigma_k$ тогда и только тогда, когда Q можно представить в виде: $Q(x) = \exists y_1 \forall y_2 \exists y_3 \ldots P(x, y_1, y_2, \ldots, y_n)$, где P — разрешимый предикат. (соответственно $Q \in \Pi_k \iff Q(x) = \forall y_1 \exists y_2 \forall y_3 \ldots P(x, y_1, y_2, \ldots, y_n)$).

в) Покажите, что $\Sigma_k \cup \Pi_k \subseteq \Sigma_{k+1} \cap \Pi_{k+1}$.

г) Покажите, что каждый арифметичный предикат содержится в Σ_k для некоторого k.

д) Покажите, что все предикаты из Σ_k являются арифметичными.

Определение. Множество A m-сводится к множеству B, если существует такая вычислимая всюду определенная функция f, что $x \in A \iff f(x) \in B$. Обозначение: $A \leq_m B$.

$\boxed{\textbf{CC25.}}$ а) $A \leq_m B$, B — разрешимо, докажите, что A — разрешимо.

б) $A \leq_m B$, B — перечислимо, докажите, что A — перечислимо.

в) Докажите, что $A \leq_m B \iff \mathbb{N} \setminus A \leq_m \mathbb{N} \setminus B$.

г) $A \leq_m B$, $B \in \Sigma_k$ докажите, что $A \in \Sigma_k$.

$\boxed{\textbf{CC26.}}$ а) Докажите, что существует универсальное перечислимое множество. Т.е. такое перечислимое множество пар U, что для любого перечислимого множества A найдется элемент a, что $A = \{x \mid (a, x) \in U\}$.

б) Докажите, что для всех $k \geq 1$ существует универсальное множество в Σ_k и Π_k.

в) Докажите, что универсальное множество для Σ_k не содержится в Π_k.

г) Докажите, что $\Sigma_k \subsetneq \Sigma_{k+1}$.

$\boxed{\textbf{CC27.}}$ Пусть T — это множество номеров замкнутых формул в сигнатуре $\{+, \times, =\}$, которые истинны в естественной интерпретации на множестве натуральных чисел.

а) Докажите, что для любого $P \in \Sigma_k$ выполняется $P \leq_m T$.

б) (Теорема Тарского) Докажите, что T не является арифметичным.

в) (Теорема Геделя о неполноте) Покажите, что T не является перечислимым.

Определение. Ассоциативным исчислением называется конечный набор правил вида $\{s_i \to t_i\}_{i \in I}$, где s_i, t_i — строчки. Говорят, что строка y выводится из строки x, если из строки x можно получить строку y, заменяя несколько раз подстроку s_i на t_i. Ассоциативное исчисление называется двусторонним, если наряду с правилом $s \to t$ есть и правило $t \to s$.

$\boxed{\textbf{CC28.}}$ Покажите, что существует такое а) обыкновенное б) двустороннее ассоциативное исчисление, для которого вопрос о выводимости строки x из строки y является алгоритмически неразрешимым.

$\boxed{\textbf{CC29.}}$ а) Покажите, что для любой конечной (или перечислимой) сигнатуры множество тавтологий в этой сигнатуре перечислимо. б) Покажите, что если в сигнатуре есть достаточное количество функциональных и предикатных символов арности 1 и 2, то множество тавтологий в этой сигнатуре неразрешимо.

CC9. Покажите, что каждый язык, который принимается k-ленточной недетерминированной машиной Тьюринга за время $f(n)$ может быть принят 2-ленточной недетерминорованной машиной за время $O(f(n))$.

CC23. Покажите, что язык простых чисел содержится в классе а) co-NP; б) а) Докажите, что число n простое тогда и только тогда, когда для каждого простого делителя q числа $n-1$ существует $a \in \{2, 3, \ldots, n-1\}$ при котором $a^{n-1} = 1 \bmod n$ и $a^{\frac{n-1}{q}} \neq 1 \bmod n$. в) Докажите, что язык простых чисел лежит в NP.