## Листок 4. Перечислимые и не перечислимые множества.

**ML 19.** Существует ли алгоритм, проверяющий, что данная программа считает полиномиально вычислимую функцию. (т.е. такую функцию, для которой существует алгоритм, вычисляющий ее, который работает полиномиальное время).

[ML 20.] (простые множества Поста) Назовем множество *иммунным*, если оно бесконечно, но не содержит бесконечных перечислимых подмножеств. Перечислимое множество называется *простым*, если его дополнение иммунно. Докажите, что простые множества существуют.

[ML 21.] Докажите, что существует: счетное число не пересекающихся перечислимых множеств, никакие два из которых нельзя отделить разрешимым.

[ML 22.] Является ли перечислимым множество всех программ, вычисляющих инъективные функции. А его дополнение?

## ML 23.

Задача Поста состоит в следующем: есть доминошки n видов  $\left[\frac{s_1}{t_1}\right], \left[\frac{s_n}{t_n}\right], s_i$  и  $t_i$  — конечные строки, есть неограниченный запас доминошек каждого вида, доминошки переворачивать нельзя. Требуется определить, можно ли составить несколько доминошек так, чтобы в верхней и нижней их половине читалась одна и та же строка, такие последовательности доминошек будем называть согласованными. Докажите, что задача Поста алгоритмически неразрешима.

**ML 24.** В алфавите есть буквы Rи S. Для каждого слова разрешается вычеркивать или дописывать в произвольные места подслова RRR и SS. Также можно заменять подслово SRS на RR и наоборот. Придумайте алгоритм, который по двум словам в этом алфавите проверит, можно ли по этим правилам одно получить из другого.

**ML 13.** Приведите пример числа такого числа  $r \in \mathbb{R}$ , что множество  $\{q \in \mathbb{Q} \mid q \leq r\}$  не является перечислимым.

[ML 15.] Пусть S — разрешимое множество натуральных чисел. Разложим все числа из S на простые множители, из данных простых составим множество D. Верно ли что D разрешимо?

**ML 16.** Докажите, что существуют перечислимые не пересекающиеся множества A, B, которые не могут быть отделены разрешимым множеством, т.е не существует такого разрешимого множества C, что  $A \subseteq C$  и  $B \cap C = \emptyset$ .