

Листок 9. Аксиоматизируемость.

ML 46. Постройте две неизоморфные интерпретации теории $\text{Th}(\mathbb{Q}, <, =)$ (плотный линейный порядок без первого и последнего элемента) мощности континуум.

ML 47. В алгебре вам доказывали, что если K — некоторое поле, а многочлен $f \in K[x]$ неприводим, то существует K' надполем поля K , в котором многочлен f имеет корень (в качестве поля K' можно взять $K[x]/\langle f \rangle$, это кольцо является полем как фактор-кольцо по максимальному идеалу). С помощью теоремы о компактности покажите, что для всякого поля K существует его надполе K' такое, что каждый неконстантный многочлен с коэффициентами из K имеет корень в K' .

ML 48. Докажите, что если формула φ верна в алгебраически замкнутом поле в характеристикой 0, то найдется p_0 , что для любого $p > p_0$ формула φ будет верна в алгебраически замкнутом поле с характеристикой p .

ML 49. Будет ли теория $\text{Th}((\mathbb{Z}, <, =))$ конечно аксиоматизируемой.

ML 50. Будет ли теория $\text{Th}((\mathbb{N}, <, =))$ конечно аксиоматизируемой.

ML 51. Докажите, что:

- в интерпретации $(\mathbb{Q}, =, <, +, \text{рациональные константы})$ допустима элиминация кванторов;
- интерпретации $(\mathbb{Q}, =, <, +, \text{рациональные константы})$ и $(\mathbb{R}, =, <, +, \text{рациональные константы})$ элементарно эквивалентны;
- если единичный квадрат разрезан на несколько меньших квадратов, то все они имеют рациональные стороны (подсказка: используйте предыдущие пункты и покажите единственность решения системы уравнений).

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

ML 23.

Задача Поста состоит в следующем: есть доминошки n видов $\begin{bmatrix} s_1 \\ t_1 \end{bmatrix}$, $\begin{bmatrix} s_n \\ t_n \end{bmatrix}$, 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 33. Теперь секвенцией будем называть $\Gamma \vdash \Delta$, где Γ и Δ — это списки предикатных формул.

Добавим в секвенциальное счисление четыре новых правила которые соответствуют кванторам (см. табличку).

В правилах $(\forall\vdash)$ и $(\vdash\exists)$, $A(t/x)$ обозначает, что в формуле A переменная x заменяется на терм t , при этом для каждого вхождения переменной x никакие переменные терма t не должны попасть в область действия кванторов по одноименным переменным (в формуле A). Например для формулы $\forall y P(x, y)$ вместо x нельзя подставить $f(y)$.

А в других двух правилах $A(y/x)$ означает, что в формуле A мы заменили все вхождения x на переменную y , при этом переменная y должна быть свежей то есть не входить ни в A , ни в другие формулы из секвенции.

Докажите корректность секвенциального исчисления (покажите, что если секвенция $\Gamma \vdash \Delta$ выводима, то в любой интерпретации либо хотя бы одна формула из Γ ложна, либо хотя бы одна формула из Δ истинна).

ML 39. Можно ли в данной интерпретации провести элиминацию кванторов $(\mathbb{Q}, =, S)$, где S — прибавление единицы? Если нет, то можно ли добавить какой-нибудь выразимый предикат так, чтобы с новым предикатом элиминация кванторов стала возможной.

ML 40. Пусть T — замкнутая формула в некоторой сигнатуре, и пусть существует интерпретация со сколь угодно большим носителем, в которой данная формула истинна. Докажите, что существует интерпретация с бесконечным носителем, в которой данная формула истинна.