## Листок 8. Интерпретации.

- [ML 41.] Можно ли в данной интерпретации провести элиминацию кванторов (Z, =, <, +, 0, 1)?
- [ML 42.] Будет ли интерпретация  $(\mathbb{Q},=,<)$  элементарно эквивалентна:
  - (a)  $(\mathbb{Q} + \mathbb{Q}, =, <);$
- (6)  $(\mathbb{Q} + \mathbb{R}, =, <)$ .
- **ML 43.**  $\mathbb{Z} + \mathbb{Z}$ это две копии целых чисел, причем все числа из второй копии больше чисел из первой. Докажите, что  $(\mathbb{Z}, <, =)$  элементарно эквивалентна  $(\mathbb{Z} + \mathbb{Z}, <, =)$ .
- **ML 44.** С помощью теоремы о компактности докажите, что любой частичный порядок на множестве можно продолжить до линейного порядка (т.е. до порядка, в котором любые два элемента сравнимы).
- [ML 45.] Пусть T теория (множество замкнутых формул) следующего языка:  $\{<, R, B\}$ , где R (red) и B (blue) унарные предикаты. T содержит все аксиомы плотного линейного порядка без первого и последнего элемента, а также:
  - 1.  $\forall xy \ (x < y) \rightarrow \exists zw \ (x < z < w < y \land R(z) \land B(w));$
  - 2.  $\forall x (R(x) \vee B(x));$
  - 3.  $\forall x \ (R(x) \leftrightarrow \neg B(x))$ .

Докажите, что любые интерпретации данной теории на счетном множестве изоморфны.

**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  $\left[\frac{s_1}{t_1}\right], \left[\frac{s_n}{t_n}\right], s_i$  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 33.** Теперь секвенцией будем называть  $\Gamma \vdash \Delta$ , где  $\Gamma$  и  $\Delta$  — 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).

A 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 секвеннии.

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

[ML 38.] Можно ли в данной интерпретации провести элиминацию кванторов ( $\mathbb{Q}, =, +$ )? Если нет, то можно ли добавить какой-нибудь выразимый предикат так, чтобы с новым предикатом элиминация квантором стала возможной.

[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.