

Б. Ш. Кулпешов

## СЧЕТНО-КАТЕГОРИЧНЫЕ ВПОЛНЕ $\mathcal{O}$ -МИНИМАЛЬНЫЕ ТЕОРИИ

В настоящей работе представлено описание счетно-категоричных вполне  $\mathcal{O}$ -минимальных теорий, введенных автором ранее как надкласс  $\mathcal{O}$ -минимальных теорий, но «вполне» наследующего многие их свойства.

*Ключевые слова:* слабая  $\mathcal{O}$ -минимальность,  $\aleph_0$ -категоричность, бинарность.

Пусть  $L$  — счетный язык первого порядка. Всюду в этой статье мы рассматриваем  $L$ -структуры и предполагаем, что  $L$  содержит символ бинарного отношения  $<$ , интерпретируемый как линейный порядок в этих структурах. Для произвольных подмножеств  $A, B$  структуры  $M$  мы пишем  $A < B$ , если  $a < b$  всякий раз, когда  $a \in A$  и  $b \in B$ . Для произвольного полного типа  $p$  мы обозначаем через  $p(M)$  множество реализаций типа  $p$  в  $M$ . Для произвольного кортежа  $\bar{b} = \langle b_1, b_2, \dots, b_n \rangle$  длиной  $n$  мы обозначаем через  $\bar{b}_i$  кортеж  $\langle b_1, b_2, \dots, b_i \rangle$  для каждого  $1 \leq i \leq n - 1$ . Если  $B \subseteq M$  и  $E$  — отношение эквивалентности на  $B$ , то мы обозначаем через  $B/E$  множество представителей  $E$ -классов, лежащих в  $B$ . Если  $f$  — функция на  $M$ , то мы обозначаем через  $\text{Dom}(f)$  область определения функции  $f$ , а через  $\text{Ran}(f)$  — ее область значений. Пусть  $A \subseteq M$ ,  $p \in S_1(A)$  — неалгебраический,  $n \in \omega$ . Мы говорим, что кортеж  $\bar{a} = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle \in M^n$  является *возрастающим*, если  $a_1 < a_2 < \dots < a_n$ . Мы говорим, что  $p(M)$  является *(упорядоченно)  $n$ -неразличимым над  $A$* , если для любых возрастающих  $n$ -кортежей  $\bar{a} = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ ,  $\bar{a}' = \langle a'_1, a'_2, \dots, a'_n \rangle \in [p(M)]^n$   $tp(\bar{a}/A) = tp(\bar{a}'/A)$ ; мы также говорим, что  $p(M)$  является *(упорядоченно) неразличимым над  $A$* , если  $p(M)$  является  $n$ -неразличимым над  $A$  для каждого  $n \in \omega$ . Полная теория  $T$  является *бинарной*, если любая формула эквивалентна булевой комбинации формул самое большее от двух свободных переменных. Подмножество  $A$  структуры  $M$  является *выпуклым*, если для любых  $a, b \in A$  и  $c \in M$  всякий раз, когда  $a < c < b$ , мы имеем  $c \in A$ .

Данная работа касается понятий *вполне  $\mathcal{O}$ -минимальности*, введенного автором в [1], и *слабой  $\mathcal{O}$ -минимальности*, первоначального исследованного Д. Макферсоном, Д. Маркером и Ч. Стейнхорном в [2]. *Слабо  $\mathcal{O}$ -минимальной структурой* называется линейно упорядоченная структура  $M = \langle M, =, <, \dots \rangle$  такая, что любое определимое (с параметрами) подмножество структуры  $M$  является объединением конечного числа выпуклых множеств в  $M$ . Вспомним, что такая структура  $M$  называется  *$\mathcal{O}$ -минимальной*, если каждое определимое (с параметрами) подмножество структуры  $M$  является объединением конечного числа интервалов и точек в  $M$ . Таким образом, слабая  $\mathcal{O}$ -минимальность является обобщением  $\mathcal{O}$ -минимальности. Вещественно замкнутые поля с собственным выпуклым кольцом нормирования обеспечивают важный пример слабо

$o$ -минимальных (не  $o$ -минимальных) структур.

В следующих определениях  $M$  — слабо  $o$ -минимальная структура,  $A \subseteq M$ ,  $p, q \in S_1(A)$  — неалгебраические.

**Определение 1** (Б. С. Байжанов, [3]). Мы говорим, что тип  $p$  не является *слабо ортогональным* типу  $q$  ( $p \not\perp^w q$ ), если существуют  $A$ -определимая формула  $H(x, y)$ ,  $\alpha \in p(M)$  и  $\beta_1, \beta_2 \in q(M)$  такие, что  $\beta_1 \in H(M, \alpha)$  и  $\beta_2 \notin H(M, \alpha)$ .

**Лемма 1** ([3. Следствие 34 (iii)]). *Отношение не слабой ортогональности является отношением эквивалентности на  $S_1(A)$ .*

Будем говорить, что тип  $p$  не является *вполне ортогональным* типу  $q$  ( $p \not\perp^q q$ ), если существует  $A$ -определимая биекция  $f: p(M) \rightarrow q(M)$ . Будем говорить, что слабо  $o$ -минимальная теория является *вполне  $o$ -минимальной*, если понятия слабой и вполне ортогональности 1-типов совпадают. Заметим, что если  $M$  —  $o$ -минимальная структура, то в случае не слабой ортогональности типов  $p$  и  $q$  существует  $A$ -определимая биекция  $f: p(M) \rightarrow q(M)$ , т. е. вполне  $o$ -минимальные являются «вполне»  $o$ -минимальными относительно свойства не слабой ортогональности типов. Позже будет показано, что вполне  $o$ -минимальные теории также «вполне» наследуют свойство  $o$ -минимальных теорий быть бинарными в счетно-категоричном случае (теорема 2).

**Факт 1.** *Отношение не вполне ортогональности является отношением эквивалентности на  $S_1(A)$ .*

**Пример 1** [2]. Пусть  $M = \langle M, <, P^1, f^1 \rangle$  — линейно упорядоченная структура. Здесь  $P$  есть унарный предикат, и  $f$  — унарная функция с  $\text{Dom}(f) = \neg P$ ,  $\text{Ran}(f) = P$ . Универсум структуры  $M$  есть непересекающееся объединение  $P$  и  $\neg P$ , где  $x < y$  всякий раз, когда  $x \in P$  и  $y \in \neg P$ . Для того чтобы определить  $f$ , отождествим  $P$  с  $Q$  (где  $Q$  есть порядок рациональных чисел) и  $\neg P$  с  $Q \times Q$  (которое упорядочено лексикографически), и для любых  $m, n \in Q$  пусть  $f(\langle m, n \rangle) = n$ .

Легко проверить, что  $\text{Th}(M)$  —  $\aleph_0$ -категоричная слабо  $o$ -минимальная теория. Пусть  $p(x) := \{\neg P\}$ ,  $q(x) := \{P\}$ . Очевидно, что  $p, q \in S_1(\emptyset)$ . Функция  $f$  отображает  $p(M)$  на  $q(M)$ , откуда  $p \not\perp^w q$ . Однако  $f$  не является биекцией между  $p(M)$  на  $q(M)$ , и может быть доказано, что не существует других  $\emptyset$ -определимых биекций между этими множествами. Поэтому  $p \perp^q q$ , т. е.  $\text{Th}(M)$  не является вполне  $o$ -минимальной. Возьмем произвольный  $a \in p(M)$ , и пусть  $b = f(a)$ . Очевидно, что  $b \in \text{dcl}(\{a\})$  и  $a \notin \text{dcl}(\{b\})$ , т. е. принцип замены для алгебраического замыкания не имеет места в  $M$ .

**Лемма 2.** *Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория. Тогда в любой модели теории  $T$  имеет место принцип замены для алгебраического замыкания.*

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Пусть  $M \models T$ . Возьмем произвольные  $a, b, \bar{c} \in M$  такие, что  $a \in \text{dcl}(b, \bar{c}) \setminus \text{dcl}(\bar{c})$ . Поймем, что  $b \in \text{dcl}(a, \bar{c})$ . Пусть  $p = \text{tp}(b/\bar{c})$ ,  $q = \text{tp}(a/\bar{c})$ . Так как  $a \in \text{dcl}(b, \bar{c})$ , то существует формула  $\phi(x, y, \bar{c})$  такая, что  $M \models \phi(a, b, \bar{c}) \wedge \exists! x \phi(x, b, \bar{c})$ . Если предположить, что  $p = q$ , то, рассматривая формулу  $\theta(y) := \exists! x \phi(x, y, \bar{c})$ , получим, что  $\text{dcl}(b, \bar{c})$  бесконечно, что противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ . Следовательно,  $p \neq q$ . Если  $b \in \text{dcl}(\bar{c})$ , то  $a \in \text{dcl}(\bar{c})$ , противоречие. Следовательно, типы  $p$  и  $q$  — неалгебраические,

причем  $p \not\equiv^w q$ . Тогда в силу вполне  $o$ -минимальности  $T$  существует  $\bar{c}$ -определимая биекция  $f: p(M) \rightarrow q(M)$ . Утверждаем, что  $f(b) = a$ , откуда будем иметь, что  $b \in dcl(a, \bar{c})$ . Допустим противное:  $f(b) \neq a$ , т.е. существует  $a' \in q(M)$  такой, что  $a' \neq a$  и  $f(b) = a'$ . Тогда получаем, что  $a \in dcl(a', \bar{c})$ , причем  $tp(a/\bar{c}) = tp(a'/\bar{c})$ , что опять противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ .  $\square$

**Определение 2** [4]. Пусть  $\phi(x)$  — произвольная  $M$ -определимая формула с одной свободной переменной. Ранг выпуклости формулы  $\phi(x)$  ( $RC(\phi(x))$ ) определяется следующим образом.

- 1)  $RC(\phi(x)) \geq 1$ , если  $\phi(M)$  бесконечно.
- 2)  $RC(\phi(x)) \geq \alpha + 1$ , если существуют параметрически определимое отношение эквивалентности  $E(x, y)$  и  $b_i, i \in \omega$ , удовлетворяющие следующему:

- для любых  $i, j \in \omega$ , всякий раз когда  $i \neq j$ , мы имеем  $M \models \neg E(b_i, b_j)$ ;
- для каждого  $i \in \omega$   $RC(E(x, b_i)) \geq \alpha$  и  $E(M, b_i)$  — выпуклое подмножество множества  $\phi(M)$ .

- 3)  $RC(\phi(x)) \geq \delta$ , если  $RC(\phi(x)) \geq \alpha$  для всех  $\alpha \leq \delta$  ( $\delta$  предельный).

Если  $RC(\phi(x)) = \alpha$  для некоторого  $\alpha$ , то мы говорим, что  $RC(\phi(x))$  определяется. В противном случае (т.е. если  $RC(\phi(x)) \geq \alpha$  для всех  $\alpha$ ) мы полагаем  $RC(\phi(x)) = \infty$ .

Пусть  $A \subseteq M$  и  $p \in S_1(A)$  — неалгебраический. Рангом выпуклости 1-типа  $p$  ( $RC(p)$ ) будем называть инфимум множества  $\{RC(\phi(x)) \mid \phi(x) \in p\}$ .

В примере 1 рассмотрим следующую формулу:

$$E(x, y) := \neg P(x) \wedge \neg P(y) \wedge \exists z [P(z) \wedge f(x) = f(y)].$$

Нетрудно понять, что  $E$  является отношением эквивалентности, разбивающим  $p(M)$  на бесконечное число бесконечных выпуклых классов, и не существует других определимых отношений эквивалентности с таким свойством, т.е.  $RC(p) = 2$ . Также можно понять, что не существует определимых отношений эквивалентности, разбивающих  $q(M)$  на бесконечное число бесконечных выпуклых классов, т.е.  $RC(q) = 1$ .

Вспомним некоторые понятия, первоначально введенные в [2].

Пусть  $Y \subset M^{n+1}$  —  $\emptyset$ -определимо, пусть  $\pi: M^{n+1} \rightarrow M^n$  — проекция, которая отбрасывает последнюю координату, и пусть  $Z := \pi(Y)$ . Для каждого  $\bar{a} \in Z$  пусть  $Y_{\bar{a}} := \{y : (\bar{a}, y) \in Y\}$ . Предположим, что для каждого  $\bar{a} \in Z$  множество  $Y_{\bar{a}}$  ограничено сверху, но не имеет супремума в  $M$ . Пусть  $\sim$  —  $\emptyset$ -определимое отношение эквивалентности на  $M^n$ , определяемое следующим образом:

$$\bar{a} \sim \bar{b} \text{ для всех } \bar{a}, \bar{b} \in M^n \setminus Z, \text{ и } \bar{a} \sim \bar{b} \Leftrightarrow \sup Y_{\bar{a}} = \sup Y_{\bar{b}}, \text{ если } \bar{a}, \bar{b} \in Z.$$

Пусть  $\bar{Z} := Z / \sim$ , и для каждого кортежа  $\bar{a} \in Z$  мы обозначаем через  $[\bar{a}]$   $\sim$ -класс кортежа  $\bar{a}$ . Существует естественный  $\emptyset$ -определимый линейный порядок на  $M \cup \bar{Z}$ , определяемый следующим образом. Пусть  $\bar{a} \in Z$  и  $c \in M$ . Тогда  $[\bar{a}] < c$  тогда и только тогда, когда  $w < c$  для всех  $w \in Y_{\bar{a}}$ . Если  $\bar{a} \not\sim \bar{b}$ , то существует некоторый  $x \in M$  такой, что  $[\bar{a}] < x < [\bar{b}]$  или  $[\bar{b}] < x < [\bar{a}]$ , и поэтому  $<$  индуцирует линейный порядок на  $M \cup \bar{Z}$ .

Мы называем такое множество  $\bar{Z}$  *сортом* (в данном случае  $\emptyset$ -определимым сортом) в  $\bar{M}$ , где  $\bar{M}$  — Дедекиндово пополнение структуры  $M$ , и обозреваем  $\bar{Z}$  как естественно вложенную в  $\bar{M}$ . Аналогично мы можем получить сорт в  $\bar{M}$ , рассматривая инфимумы вместо супремумов.

Пусть  $A, D \subseteq M$ ,  $D$  бесконечно,  $Z \subseteq \bar{M}$  —  $A$ -определимый сорт и  $f: D \rightarrow Z$  —  $A$ -определимая функция. Мы говорим, что  $f$  — *локально возрастающая* (*локально убывающая*, *локально константа*) на  $D$ , если для любого  $a \in D$  существует бесконечный интервал  $J \subseteq D$ , содержащий  $\{a\}$ , так что  $f$  является строго возрастающей (строго убывающей) константой на  $J$ ; мы также говорим, что  $f$  — *локально монотонная* на  $D$ , если она является локально возрастающей или локально убывающей на  $D$ . Пусть  $E$  —  $A$ -определимое отношение эквивалентности на  $D$ . Мы говорим, что  $f$  — *строго возрастающая* (*убывающая*) на  $D/E$ , если для любых  $a, b \in D$  с условием  $\neg E(a, b)$  мы имеем  $f(a) < f(b)$  ( $f(a) > f(b)$ ).

**Лемма 3.** Пусть  $M$  — слабо  $o$ -минимальная структура,  $A \subseteq M$ ,  $p \in S_1(A)$  — неалгебраический. Тогда любая  $A$ -определимая функция, область определения которой содержит  $p(M)$ , является локально монотонной или локально константой на  $p(M)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В силу теоремы 3.3 [2] для любой  $A$ -определимой функции  $f$  существуют  $m \in \omega$  и разбиение  $\text{Dom}(f)$  на  $A$ -определимые множества  $X, I_1, \dots, I_m$  так, что  $X$  конечно, каждое  $I_i$  выпукло и бесконечно, и на каждом  $I_i$  функция  $f$  является локально монотонной или локально константой. В силу 1-неразличимости  $p(M)$  над  $A$  функция  $f$  не меняет поведения на  $p(M)$ , откуда  $f$  должна быть локально монотонной или локально константой на  $p(M)$ .  $\square$

**Предложение 1** ([5. Предложение 2.7]). Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная слабо  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  — конечно,  $p \in S_1(A)$  — неалгебраический,  $f$  —  $A$ -определимая функция, так что  $p(M) \subseteq \text{Dom}(f)$  и  $f$  не является константой на  $p(M)$ . Тогда существует  $A$ -определимое отношение эквивалентности  $E(x, y)$ , разбивающее  $p(M)$  на бесконечное число выпуклых классов, так что  $f$  является строго монотонной на  $p(M)/E$ .

**Лемма 4.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $p_1, p_2 \in S_1(\emptyset)$  — неалгебраические. Предположим что  $p_1 \not\equiv^w p_2$ . Тогда существует единственная  $\emptyset$ -определимая биекция  $f: p_1(M) \rightarrow p_2(M)$  так, что  $f$  является локально монотонной.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Так как  $p_1 \not\equiv^w p_2$ , то в силу вполне  $o$ -минимальности  $T$  существует  $\emptyset$ -определимая биекция  $f: p_1(M) \rightarrow p_2(M)$ . В силу леммы 3 либо  $f$  локально монотонная, либо  $f$  локально константа. Если  $f$  — локально константа, то  $f$  не является биекцией. Следовательно,  $f$  должна быть локально монотонной. Поймем теперь, что  $f$  единственна. Допустим противное: существуют по крайней мере две различные функции  $f$  и  $g$ , отображающие  $p_1(M)$  на  $p_2(M)$ . Так как  $f \neq g$ , то существует  $\alpha \in p_1(M)$  с условием  $f(\alpha) \neq g(\alpha)$ . Тогда  $dcl(\{\alpha\})$  бесконечно, что противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ .  $\square$

**Лемма 5.** Пусть  $T$  — произвольная  $\aleph_0$ -категоричная теория,  $M \models T$ ,  $A \subset M$ ,  $A$  конечно,  $m, n < \omega$ ,  $\bar{a} = \langle a_1, a_2, \dots, a_m \rangle$ ,  $\bar{a}' = \langle a'_1, a'_2, \dots, a'_m \rangle \in M^m$ ,  $\bar{b} = \langle b_1, b_2, \dots, b_n \rangle$ ,

$\bar{b}' = \langle b'_1, b'_2, \dots, b'_n \rangle \in M^n$  такие, что  $tp(\bar{b}/A) = tp(\bar{b}'/A)$ ,  $tp(\langle a_i, b_j \rangle/A) = tp(\langle a'_i, b'_j \rangle/A)$  для всех  $1 \leq i \leq m$ ,  $1 \leq j \leq n$  и  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n-1} \rangle/A) = tp(\langle \bar{a}', \bar{b}'_{n-1} \rangle/A)$ . Тогда если  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b} \rangle/A) \neq tp(\langle \bar{a}', \bar{b}' \rangle/A)$ , то существует  $b''_n \in M$  такой, что  $tp(\langle \bar{b}_{n-1}, b_n \rangle/A) = tp(\langle \bar{b}_{n-1}, b''_n \rangle/A)$ ,  $tp(\langle a_i, b_n \rangle/A) = tp(\langle a_i, b''_n \rangle/A)$  для всех  $1 \leq i \leq m$  и  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n-1}, b_n \rangle/A) \neq tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n-1}, b''_n \rangle/A)$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Поскольку  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b} \rangle/A) \neq tp(\langle \bar{a}', \bar{b}' \rangle/A)$ , то существует  $A$ -определимая формула  $R(\bar{x}, \bar{y})$  такая, что  $M \models R(\bar{a}, \bar{b}) \wedge \neg R(\bar{a}', \bar{b}')$ . Пусть  $B(\bar{y})$  —  $A$ -определимая формула, изолирующая  $tp(\bar{b}/A)$ , и пусть  $A_i(x, y)$  —  $A$ -определимая формула, изолирующая  $tp(\langle a_i, b_n \rangle/A)$  для каждого  $i \leq m$ . Допустим противное: предположим, что  $M \models \theta(\bar{a}, \bar{b}_{n-1})$ , где

$$\theta(\bar{a}, \bar{b}_{n-1}) := \forall y \left[ B(\bar{b}_{n-1}, y) \wedge \bigwedge_{i=1}^m A_i(a_i, y) \rightarrow R(\bar{a}, \bar{b}_{n-1}, y) \right].$$

В силу условий леммы  $M \models \theta(\bar{a}', \bar{b}'_{n-1})$ , что противоречит нашему предположению.  $\square$

**Лемма 6.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $\omega$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  — конечно. Тогда для любого  $\bar{b} = \langle b_1, b_2, b_3, b_4 \rangle \in M^4$  с условиями  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle/A) = tp(\langle b_1, b_3 \rangle/A) = tp(\langle b_1, b_4 \rangle/A)$ ,  $tp(\langle b_2, b_3 \rangle/A) = tp(\langle b_2, b_4 \rangle/A)$  следует, что  $tp(\langle b_1, b_2, b_3 \rangle/A) = tp(\langle b_1, b_2, b_4 \rangle/A)$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Допустим противное: предположим, что существуют  $b_1, b_2, b_3, b_4 \in M$ , удовлетворяющие условиям леммы, но  $tp(\langle b_1, b_2, b_3 \rangle/A) \neq tp(\langle b_1, b_2, b_4 \rangle/A)$ . Следовательно,  $tp(\langle b_1, b_3 \rangle/A \cup \{b_2\}) \neq tp(\langle b_1, b_4 \rangle/A \cup \{b_2\})$ . Пусть  $p_1 := tp(b_1/A \cup \{b_2\})$ ,  $p_2 := tp(b_3/A \cup \{b_2\})$ . Если хотя бы один из этих типов является алгебраическим, то заключение леммы следует очевидным образом, что противоречит нашему предположению. Следовательно, типы  $p_1$  и  $p_2$  неалгебраические, причем  $p_1 \not\equiv^w p_2$ . Тогда в силу вполне  $\omega$ -минимальности  $T$  существует  $(A \cup \{b_2\})$ -определимая биекция  $f_{b_2} : p_1(M) \rightarrow p_2(M)$ . Пусть  $\theta_1(x, y)$ ,  $\theta_2(x, y)$  —  $A$ -определимые формулы, изолирующие  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle/A)$ ,  $tp(\langle b_2, b_3 \rangle/A)$  соответственно. Тогда  $M \models \Phi(b_1, b_2)$ , где

$$\Phi(b_1, b_2) := \exists! y \left[ \theta_1(b_1, y) \wedge \theta_2(b_2, y) \wedge f_{b_2}(b_1) = y \right].$$

Пусть  $b_2^1 \in M$  такой, что  $f_{b_2}(b_1) = b_2^1$ . Тогда  $b_2^1 \in dcl(A \cup \{b_1, b_2\})$  и  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle/A) = tp(\langle b_1, b_2^1 \rangle/A)$ . Следовательно,  $M \models \Phi(b_1, b_2^1)$ , т.е. существует  $b_2^2 \in M$  такой, что  $f_{b_2^1}(b_1) = b_2^2$ . Тогда  $b_2^2 \in dcl(A \cup \{b_1, b_2^1\})$ , откуда  $b_2^2 \in dcl(A \cup \{b_1, b_2\})$ . Продолжая таким образом, мы для каждого  $n \in \omega$  найдем  $b_2^{n+1} \in M$  такой, что  $b_2^{n+1} = f_{b_2^n}(b_1)$ , откуда  $b_2^{n+1} \in dcl(A \cup \{b_1, b_2^n\})$ , и, следовательно,  $b_2^{n+1} \in dcl(A \cup \{b_1, b_2\})$ . Тогда получаем, что  $dcl(A \cup \{b_1, b_2\})$  бесконечно, что противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ .  $\square$

**Лемма 7.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $\omega$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  конечно,  $p_1, p_2 \in S_1(A)$  неалгебраические,  $p_1 \perp^w p_2$ . Тогда для любых  $a, a' \in p_1(M)$ ,  $b_1 < b_2, b'_1 < b'_2 \in p_2(M)$  таких, что  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle/A) = tp(\langle b'_1, b'_2 \rangle/A)$ , мы имеем  $tp(\langle a, b_1, b_2 \rangle/A) = tp(\langle a', b'_1, b'_2 \rangle/A)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Допустим противное: существуют  $a, a' \in p_1(M)$ ,  $b_1 < b_2$ ,  $b'_1 < b'_2 \in p_2(M)$  такие, что  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle / A) = tp(\langle b'_1, b'_2 \rangle / A)$ , но  $tp(\langle a, b_1, b_2 \rangle / A) \neq tp(\langle a', b'_1, b'_2 \rangle / A)$ . В силу слабой ортогональности  $p_1$  и  $p_2$   $tp(\langle a, b_1 \rangle / A) = tp(\langle a', b'_1 \rangle / A) = tp(\langle a, b_2 \rangle / A) = tp(\langle a', b'_2 \rangle / A)$ . Тогда в силу леммы 5 существует  $b''_2 \in p_2(M)$  такой, что  $tp(\langle a, b_2 \rangle / A) = tp(\langle a, b''_2 \rangle / A)$ ,  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle / A) = tp(\langle b_1, b''_2 \rangle / A)$  и  $tp(\langle a, b_1, b_2 \rangle / A) \neq tp(\langle a, b_1, b''_2 \rangle / A)$ , откуда четверка элементов  $\langle a, b_1, b_2, b''_2 \rangle$  противоречит лемме 6.  $\square$

Следующий пример показывает, что условие вполне  $o$ -минимальности в лемме 7 является существенным.

**Пример 2** [5]. Пусть  $M = \langle Q \cup W, <, E^3, P^1 \rangle$  — линейно упорядоченная структура, где  $Q$  — множество рациональных чисел;  $W$  — лексикографически упорядоченное множество всех  $Q$ -последовательностей из  $\{0, 1\}$  с конечным числом ненулевых координат, исключая  $Q$ -последовательность, состоящую только из 0;  $P(M) = Q$ ,  $\neg P(M) = W$  и  $P(M) < \neg P(M)$ . Для любого  $a \in P(M)$   $E(a, y_1, y_2)$  является отношением эквивалентности на  $\neg P(M)$ , определяемым следующим образом: для любых  $a \in P(M)$ ,  $b_1, b_2 \in \neg P(M)$   $E(a, b_1, b_2) \Leftrightarrow b_1(q) = b_2(q)$  для всех  $q \leq a$ , т. е.  $q$ -е координаты элементов  $b_1$  и  $b_2$  совпадают для всех  $q \leq a$ .

Может быть доказано, что  $M$  однородна, и, следовательно,  $M$  допускает элиминацию кванторов и является  $\aleph_0$ -категоричной. Для любых  $a \in P(M)$  и  $b_1, b_2 \in \neg P(M)$   $E(a, b_1, M)$  и  $E(M, b_1, b_2)$  являются выпуклыми, т. е.  $M$  является слабо  $o$ -минимальной. Рассмотрим произвольные  $a \in P(M)$ ,  $b_1 < b_2 < b'_2 \in \neg P(M)$  такие, что  $E(a, b_1, b_2)$  и  $\neg E(a, b_1, b'_2)$ . Пусть  $p'_1 := tp(a / \{b_1\})$ ,  $p'_2 := tp(b_2 / \{b_1\})$ . Тогда  $p'_1 \not\prec^w p'_2$ , однако не существует  $\{b_1\}$ -определимой биекции  $f : p'_1(M) \rightarrow p'_2(M)$ , т. е.  $Th(M)$  не является вполне  $o$ -минимальной. Пусть  $p_1 := \{P(x)\}$ ,  $p_2 := \{\neg P(x)\}$ . Нетрудно понять, что  $p_1 \perp^w p_2$ . Рассмотрим произвольные  $a, a' \in p_1(M)$ ,  $b_1 < b_2$ ,  $b'_1 < b'_2 \in p_2(M)$  с условиями  $a < a'$ ,  $E(a, b_1, b_2)$  и  $\neg E(a', b'_1, b'_2)$ . Тогда  $tp(\langle a, b_1, b_2 \rangle / \emptyset) \neq tp(\langle a', b'_1, b'_2 \rangle / \emptyset)$ , хотя  $tp(\langle b_1, b_2 \rangle / \emptyset) = tp(\langle b'_1, b'_2 \rangle / \emptyset)$ , т. е. лемма 7 не выполняется.

**Лемма 8.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  конечно, и пусть  $a, b \in M$  такие, что  $p_1 := tp(a/A)$ ,  $p'_2 := tp(b/A \cup \{a\})$  — неалгебраические. Предположим, что существует  $A \cup \{a\}$ -определимая функция  $f$  с условием  $p'_2(M) \subseteq \text{Dom}(f)$ , так что  $f$  не является константой на  $p'_2(M)$ . Тогда существует  $A$ -определимое отношение эквивалентности  $E(x, y)$ , разбивающее  $p'_2(M)$  на бесконечное число выпуклых классов, так что  $f$  является строго монотонной на  $p'_2(M)/E$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Если  $f$  строго монотонная на  $p'_2(M)$ , то  $E(x, y) \equiv x = y$ , и нечего доказывать. Предположим теперь, что  $f$  не является строго монотонной на  $p'_2(M)$ . Тогда в силу предложения 1 существует  $A \cup \{a\}$ -определимое отношение эквивалентности  $E'_a(x, y)$ , разбивающее  $p'_2(M)$  на бесконечное число бесконечных выпуклых классов, так что  $f$  является строго монотонной на  $p'_2(M)/E'_a$ . Допустим противное: предположим, что  $E'_a$  не  $A$ -определимо. Тогда аналогично доказательству леммы 3.6 [5] можно найти  $b, b', b'' \in p'_2(M)$  такие, что  $b < b' < b''$ ,  $tp(\langle b, b' \rangle / A) = tp(\langle b, b'' \rangle / A)$  и  $M \models E'_a(b, b') \wedge \neg E'_a(b, b'')$ , т. е.  $tp(\langle a, b, b' \rangle / A) \neq tp(\langle a, b, b'' \rangle / A)$ , откуда четверка элементов  $\langle a, b, b', b'' \rangle$  противоречит лемме 6.  $\square$

Пусть  $A \subseteq B \subseteq M$ ,  $B$  конечно,  $p_1, p_2, \dots, p_s \in S_1(A)$  — неалгебраические. Мы говорим, что семейство 1-типов  $\{p_1, \dots, p_s\}$  является *слабо ортогональным над  $B$* , если каждый  $s$ -кортеж  $\langle a_1, \dots, a_s \rangle \in p_1(M) \times \dots \times p_s(M)$  удовлетворяет одному и тому же типу над  $B$ . Мы говорим, что семейство 1-типов  $\{p_1, \dots, p_s\}$  является *ортогональным над  $B$* , если для любой последовательности  $(n_1, \dots, n_s) \in \omega^s$ , для любых возрастающих кортежей  $\bar{a}_1, \bar{a}'_1 \in [p_1(M)]^{n_1}, \dots, \bar{a}_s, \bar{a}'_s \in [p_s(M)]^{n_s}$  таких, что  $tp(\bar{a}_1/B) = tp(\bar{a}'_1/B), \dots, tp(\bar{a}_s/B) = tp(\bar{a}'_s/B)$ , мы имеем  $tp(\langle \bar{a}_1, \dots, \bar{a}_s \rangle/B) = tp(\langle \bar{a}'_1, \dots, \bar{a}'_s \rangle/B)$ .

Если  $A \subseteq M$ ,  $p_1, p_2 \in S_1(A)$  и  $p_1 \perp^w p_2$ , тогда очевидно, что  $\{p_1, p_2\}$  слабо ортогонально над  $A$ .

**Лемма 9.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $p_1, p_2, \dots, p_m \in S_1(\emptyset)$  — неалгебраические попарно слабо ортогональные 1-типы. Тогда  $\{p_1, p_2, \dots, p_m\}$  слабо ортогонально над  $\emptyset$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Будем доказывать индукцией по  $m \geq 2$ . Шаг  $m = 2$  тривиальный. Предположим, что лемма установлена для множеств из  $m - 1$  1-типов. Докажем лемму для множеств из  $m$  1-типов. Рассмотрим произвольный кортеж  $\langle a_1, a_2, \dots, a_{m-3} \rangle \in p_1(M) \times p_2(M) \times \dots \times p_{m-3}(M)$ , и пусть  $M' = \langle M, a_1, a_2, \dots, a_{m-3} \rangle$ . Нетрудно понять, что  $M'$  все еще остается  $\aleph_0$ -категоричной вполне  $o$ -минимальной структурой. Рассмотрим типы  $p_{m-2}, p_{m-1}$  и  $p_m$ . В силу индукционного предположения они имеют единственные расширения  $p'_{m-2}, p'_{m-1}$  и  $p'_m$  до типов над  $\{a_1, a_2, \dots, a_{m-3}\}$  соответственно. Более того,  $p_{m-2}(M) = p'_{m-2}(M)$ ,  $p_{m-1}(M) = p'_{m-1}(M)$  и  $p_m(M) = p'_m(M)$ . Индукционное предположение также гарантирует, что они попарно слабо ортогональны. Для удобства обозначений переименуем  $p'_{m-2}, p'_{m-1}$  и  $p'_m$  через  $p_1, p_2$  и  $p_3$  соответственно и покажем, что  $\{p_1, p_2, p_3\}$  слабо ортогонально над  $\emptyset$ , т. е.  $\{p_{m-2}, p_{m-1}, p_m\}$  слабо ортогонально над  $\{a_1, a_2, \dots, a_{m-3}\}$ . Тогда в силу произвольности кортежа  $\{a_1, a_2, \dots, a_{m-3}\}$  мы получим, что  $\{p_1, p_2, \dots, p_m\}$  слабо ортогонально над  $\emptyset$ .

Допустим противное: предположим, что существуют

$$\langle a, b, c \rangle, \langle a', b', c' \rangle \in p_1(M) \times p_2(M) \times p_3(M)$$

такие, что  $tp(\langle a, b, c \rangle/\emptyset) \neq tp(\langle a', b', c' \rangle/\emptyset)$ . Поскольку  $p_1, p_2$  и  $p_3$  попарно слабо ортогональны, то

$$tp(\langle a, b \rangle/\emptyset) = tp(\langle a', b' \rangle/\emptyset), \quad tp(\langle a, c \rangle/\emptyset) = tp(\langle a', c' \rangle/\emptyset) \quad \text{и} \quad tp(\langle b, c \rangle/\emptyset) = tp(\langle b', c' \rangle/\emptyset).$$

В силу леммы 5 существует  $c'' \in p_3(M)$  такой, что

$$tp(\langle a, c \rangle/\emptyset) = tp(\langle a, c'' \rangle/\emptyset), \quad tp(\langle b, c \rangle/\emptyset) = tp(\langle b, c'' \rangle/\emptyset) \quad \text{и} \quad tp(\langle a, b, c \rangle/\emptyset) \neq tp(\langle a, b, c'' \rangle/\emptyset).$$

Пусть  $q_2^a := tp(b/\{a\})$ ,  $q_3^a := tp(c/\{a\})$ . В силу попарно слабой ортогональности типов  $p_1, p_2$  и  $p_3$  типы  $q_2^a, q_3^a$  — неалгебраические,  $q_2^a(M) = p_2(M)$ ,  $q_3^a(M) = p_3(M)$ . Очевидно, что  $q_2^a \not\perp^w q_3^a$ , и, следовательно в силу вполне  $o$ -минимальности  $T$  существует  $\{a\}$ -определимая биекция  $f_a : p_2(M) \rightarrow p_3(M)$ . Аналогично рассматривая типы  $q_1^b := tp(a/\{b\})$ ,  $q_3^b := tp(c/\{b\})$ , мы видим, что типы  $q_1^b, q_3^b$  — неалгебраические,  $q_1^b(M) = p_1(M)$ ,  $q_3^b(M) = p_3(M)$ ,  $q_1^b \not\perp^w q_3^b$ . Опять, в силу вполне  $o$ -минимальности  $T$  существует

$\{b\}$ -определимая биекция  $g_b : p_1(M) \rightarrow p_3(M)$ , причем  $g_b(a) = f_a(b)$ . В силу леммы 8 существуют  $\emptyset$ -определимые отношения эквивалентности  $E'(x, y)$  и  $E''(x, y)$ , разбивающие  $p_2(M)$  и  $p_1(M)$  на бесконечное число выпуклых классов, так что  $f_a$  и  $g_b$  являются строго монотонными на  $p_2(M)/E'$  и  $p_1(M)/E''$  соответственно. Не умаляя общности, предположим, что  $g_b$  является строго возрастающей на  $p_1(M)/E''$ , и рассмотрим произвольный элемент  $a_1 \in p_1(M)$ , так что  $a < a_1$  и  $\neg E''(a, a_1)$ . Тогда  $g_b(a) < g_b(a_1)$ . Пусть  $c_0 := g_b(a)$ ,  $c_1 := g_b(a_1)$ . Очевидно, что  $c_0 \in dcl(a, b)$ ,  $c_1 \in dcl(a_1, b)$ . Так как  $f_a$  — биекция, то существует  $b_1 \in p_2(M)$  такой, что  $f_a(b_1) = c_1$ , т. е.  $g_{b_1}(a) = c_1$ . Пусть  $c_2 := g_{b_1}(a_1)$ . Так как  $b_1 \in dcl(a, c_1) \subseteq dcl(a, a_1, b)$ , то  $c_2 \in dcl(a_1, b_1) \subseteq dcl(a, a_1, b)$ . Продолжая таким образом, мы получим, что  $dcl(a, a_1, b)$  бесконечно, что противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ .  $\square$

**Теорема 1.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $p_1, p_2, \dots, p_s \in S_1(\emptyset)$  — неалгебраические попарно слабо ортогональные 1-типы. Тогда  $\{p_1, p_2, \dots, p_s\}$  ортогонально над  $\emptyset$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Докажем индукцией по  $s \geq 2$ .

*Шаг 2.* Докажем индукцией по  $(n_1, n_2)$ , что для любых возрастающих  $\bar{a} = \langle a_1, a_2, \dots, a_{n_1} \rangle$ ,  $\bar{a}' = \langle a'_1, a'_2, \dots, a'_{n_1} \rangle \in [p_1(M)]^{n_1}$ ,  $\bar{b} = \langle b_1, b_2, \dots, b_{n_2} \rangle$ ,  $\bar{b}' = \langle b'_1, b'_2, \dots, b'_{n_2} \rangle \in [p_2(M)]^{n_2}$  таких, что  $tp(\bar{a}/\emptyset) = tp(\bar{a}'/\emptyset)$ ,  $tp(\bar{b}/\emptyset) = tp(\bar{b}'/\emptyset)$ , мы имеем  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b} \rangle/\emptyset) = tp(\langle \bar{a}', \bar{b}' \rangle/\emptyset)$ . Случай  $(1, 1)$  является тривиальным. Предположим, что шаг 2 установлен для любого  $(k_1, k_2) <_{lex} (n_1, n_2)$ , и докажем его для  $(n_1, n_2)$ . Допустим противное: предположим, что  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b} \rangle/\emptyset) \neq tp(\langle \bar{a}', \bar{b}' \rangle/\emptyset)$ . В силу слабой ортогональности  $p_1$  и  $p_2$   $tp(\langle a_i, b_j \rangle/\emptyset) = tp(\langle a'_i, b'_j \rangle/\emptyset)$  для всех  $1 \leq i \leq n_1$ ,  $1 \leq j \leq n_2$ . Тогда по лемме 5 существует  $b''_{n_2} \in p_2(M)$  такой, что

$$tp(\langle \bar{b}_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle/\emptyset) = tp(\langle \bar{b}_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle/\emptyset), \quad tp(\langle a_i, b_{n_2} \rangle/\emptyset) = tp(\langle a'_i, b''_{n_2} \rangle/\emptyset)$$

для всех  $1 \leq i \leq n_1$  и  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle/\emptyset) \neq tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle/\emptyset)$ . Пусть  $A := \{\bar{a}_{n_1-1}, \bar{b}_{n_2-2}\}$ . В силу индукционного предположения  $tp(\langle b_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle/A) = tp(\langle b_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle/A)$ .

*Случай 1.*  $tp(b_{n_2-1}/A) = tp(b_{n_2}/A)$ . Пусть  $p'_1(x) := tp(a_{n_1}/A)$ ,  $p'_2(y) := tp(b_{n_2-1}/A)$ . Также в силу индукционного предположения  $p'_1 \perp^w p'_2$ , и, следовательно, по лемме 7 мы имеем  $tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle/A) = tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle/A)$ , что противоречит нашему предположению.

*Случай 2.*  $tp(b_{n_2-1}/A) \neq tp(b_{n_2}/A)$ . Пусть  $p'_1$  и  $p'_2$  будут, как в случае 1, и пусть  $p'_3(z) := tp(b_{n_2}/A)$ . В силу индукционного предположения  $p'_1 \perp^w p'_2$ ,  $p'_1 \perp^w p'_3$ , и, следовательно,  $p'_2 \perp^w p'_3$ . Тогда по лемме 9  $tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle/A) = tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle/A)$ , что также противоречит нашему предположению.

*Шаг  $s$ .* Предположим, что теорема установлена для множеств из  $k$  1-типов для любого  $k \leq s - 1$ , и докажем ее для множеств из  $s$  1-типов. По лемме 9 случай  $n_1 = 1$ ,  $n_2 = 1, \dots, n_s = 1$  имеет место. Предположим, что шаг  $s$  установлен для всех  $(k_1, k_2, \dots, k_s) <_{lex} (n_1, n_2, \dots, n_s)$ , и докажем его для  $(n_1, n_2, \dots, n_s)$ . Возьмем произвольные возрастающие кортежи  $\bar{a}_{n_1} \in [p_1(M)]^{n_1}$ ,  $\bar{a}_{n_2} \in [p_2(M)]^{n_2}$ ,  $\dots$ ,  $\bar{a}_{n_{s-2}} \in [p_{s-2}(M)]^{n_{s-2}}$ . Индукционное предположение гарантирует, что  $p_{s-1}$  и  $p_s$  имеют единственные расширения до типов  $p'_{s-1}$  и  $p'_s$  соответственно над  $\{\bar{a}_{n_1}, \bar{a}_{n_2}, \dots, \bar{a}_{n_{s-2}}\}$ , т. е.  $p_{s-1}(M) = p'_{s-1}(M)$ ,

$p_s(M) = p'_s(M)$ . Пусть  $M' = \langle M, \bar{a}_{n_1}, \bar{a}_{n_2}, \dots, \bar{a}_{n_{s-2}} \rangle$ . Индукционное предположение также гарантирует, что  $p'_{s-1}$  и  $p'_s$  являются слабо ортогональными в  $M'$ . В силу шага 2  $\{p'_{s-1}, p'_s\}$  ортогонально над  $\emptyset$  в  $M'$ , и, следовательно,  $\{p_{s-1}, p_s\}$  ортогонально над  $\{\bar{a}_{n_1}, \bar{a}_{n_2}, \dots, \bar{a}_{n_{s-2}}\}$  в  $M$ . В силу произвольности  $\{\bar{a}_{n_1}, \bar{a}_{n_2}, \dots, \bar{a}_{n_{s-2}}\}$  мы имеем, что  $\{p_1, \dots, p_s\}$  ортогонально над  $\emptyset$ .  $\square$

**Лемма 10.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  конечно,  $p_1, p_2 \in S_1(A)$  — неалгебраические,  $p_1 \not\perp^w p_2$ . Тогда для любых  $a \in p_1(M)$ ,  $b \in p_2(M)$  и  $c_1, c_2 \in M$  таких, что  $tp(\langle a, c_1 \rangle / A) = tp(\langle a, c_2 \rangle / A)$ ,  $tp(\langle b, c_1 \rangle / A) = tp(\langle b, c_2 \rangle / A)$ , мы имеем  $tp(\langle a, b, c_1 \rangle / A) = tp(\langle a, b, c_2 \rangle / A)$ .

Доказательство леммы 10 повторяет доказательство леммы 5.2 [5] с использованием леммы 8 вместо леммы 3.6 [5].

**Лемма 11.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  — конечно,  $p_1, p_2, p_3 \in S_1(A)$  — неалгебраические. Тогда для любых  $a, a' \in p_1(M)$ ,  $b, b' \in p_2(M)$ ,  $c, c' \in p_3(M)$  таких, что  $tp(\langle a, b \rangle / A) = tp(\langle a', b' \rangle / A)$ ,  $tp(\langle a, c \rangle / A) = tp(\langle a', c' \rangle / A)$ ,  $tp(\langle b, c \rangle / A) = tp(\langle b', c' \rangle / A)$ , мы имеем  $tp(\langle a, b, c \rangle / A) = tp(\langle a', b', c' \rangle / A)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Если  $p_1, p_2$  и  $p_3$  являются попарно слабо ортогональными, то заключение леммы следует из леммы 9. Не умаляя общности, предположим, что  $p_1 \not\perp^w p_2$ . Допустим противное: существуют  $a, a' \in p_1(M)$ ,  $b, b' \in p_2(M)$ ,  $c, c' \in p_3(M)$  такие, что  $tp(\langle a, b \rangle / A) = tp(\langle a', b' \rangle / A)$ ,  $tp(\langle a, c \rangle / A) = tp(\langle a', c' \rangle / A)$ ,  $tp(\langle b, c \rangle / A) = tp(\langle b', c' \rangle / A)$  и  $tp(\langle a, b, c \rangle / A) \neq tp(\langle a', b', c' \rangle / A)$ . Тогда в силу леммы 5 существует  $c'' \in p_3(M)$  такой, что  $tp(\langle a, c \rangle / A) = tp(\langle a, c'' \rangle / A)$ ,  $tp(\langle b, c \rangle / A) = tp(\langle b, c'' \rangle / A)$  и  $tp(\langle a, b, c \rangle / A) \neq tp(\langle a, b, c'' \rangle / A)$ , что противоречит лемме 10.  $\square$

**Предложение 2.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $A \subseteq M$ ,  $A$  конечно,  $p \in S_1(A)$  — неалгебраический. Тогда для любого  $s < \omega$  и любых возрастающих кортежей  $\bar{b} = \langle b_1, b_2, \dots, b_s \rangle$ ,  $\bar{b}' = \langle b'_1, b'_2, \dots, b'_s \rangle \in [p(M)]^s$  таких, что  $tp(\langle b_i, b_j \rangle / A) = tp(\langle b'_i, b'_j \rangle / A)$  для всех  $1 \leq i < j \leq s$ , мы имеем  $tp(\bar{b} / A) = tp(\bar{b}' / A)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Докажем индукцией по  $s \geq 2$ . Шаг  $s = 2$  является тривиальным. Предположим, что предложение установлено для всех  $k \leq s - 1$ , и докажем его для  $s$ . Допустим противное: предположим, что существуют возрастающие  $\bar{b} = \langle b_1, b_2, \dots, b_s \rangle$ ,  $\bar{b}' = \langle b'_1, b'_2, \dots, b'_s \rangle \in [p(M)]^s$  такие, что  $tp(\langle b_i, b_j \rangle / A) = tp(\langle b'_i, b'_j \rangle / A)$  для всех  $1 \leq i < j \leq s$ , но  $tp(\bar{b} / A) \neq tp(\bar{b}' / A)$ . По лемме 5 существует  $b''_s \in p(M)$  такой, что  $tp(\langle b_i, b_s \rangle / A) = tp(\langle b_i, b''_s \rangle / A)$  для всех  $1 \leq i \leq s - 1$  и  $tp(\langle \bar{b}_{s-1}, b_s \rangle / A) \neq tp(\langle \bar{b}_{s-1}, b''_s \rangle / A)$ . Следовательно, существует  $A$ -определимая формула  $R(\bar{x})$  такая, что  $M \models R(\bar{b}_{s-1}, b_s) \wedge \neg R(\bar{b}_{s-1}, b''_s)$ . Пусть  $B := A \cup \{\bar{b}_{s-3}\}$ . Для простоты обозначений будем писать  $R(x_1, x_2, \dots, x_s)$  как  $B$ -определимую формулу  $R(x, y, z)$ , так что  $M \models R(b_{s-2}, b_{s-1}, b_s) \wedge \neg R(b_{s-2}, b_{s-1}, b''_s)$ . В силу индукционного предположения

$$tp(\langle b_{s-2}, b_s \rangle / B) = tp(\langle b_{s-2}, b''_s \rangle / B), \quad tp(\langle b_{s-1}, b_s \rangle / B) = tp(\langle b_{s-1}, b''_s \rangle / B).$$

Если  $tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1} \rangle / B) = tp(\langle b_{s-2}, b_s \rangle / B)$ , то в силу леммы 6  $tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1}, b_s \rangle / B) = tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1}, b''_s \rangle / B)$ , что противоречит нашему допущению. Следовательно,  $tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1} \rangle / B) \neq tp(\langle b_{s-2}, b_s \rangle / B)$ . Пусть  $G(x, y)$  —  $B$ -определимая формула, изолирующая

$tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1} \rangle / B)$ . Тогда  $G(b_{s-2}, y)$  изолирует  $tp(b_{s-1} / B \cup \{b_{s-2}\})$ ,  $G(x, b_{s-1})$  изолирует  $tp(b_{s-2} / B \cup \{b_{s-1}\})$ , и пусть  $q_1(y) := \{G(b_{s-2}, y)\}$ ,  $q_2(x) := \{G(x, b_{s-1})\}$ .

Рассмотрим  $f_{b_{s-2}}(y) := \sup R(b_{s-2}, y, M)$ ,  $g_{b_{s-1}}(x) := \sup R(x, b_{s-1}, M)$ . Поймем, что как  $f_{b_{s-2}}$ , так и  $g_{b_{s-1}}$ , являются строго монотонными на  $q_1(M)$  и  $q_2(M)$  соответственно. В самом деле, если  $f_{b_{s-2}}$  не является строго монотонной, то существует  $(B \cup \{b_{s-2}\})$ -определимое отношение эквивалентности  $E'_{b_{s-2}}(x, y)$ , разбивающее  $q_1(M)$  на бесконечное число бесконечных выпуклых классов, так что  $f_{b_{s-2}}$  является строго монотонной на  $q_1(M)/E'_{b_{s-2}}$ . Возьмем произвольные  $b', b'' \in q_1(M)$  такие, что

$$M \models E'_{b_{s-2}}(b_{s-1}, b') \wedge \neg E'_{b_{s-2}}(b_{s-1}, b'') \wedge b_{s-1} < b' < b''.$$

Тогда мы имеем

$$\begin{aligned} tp(\langle b_{s-2}, b' \rangle / B) &= tp(\langle b_{s-2}, b'' \rangle / B) = tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1} \rangle / B), \\ tp(\langle b_{s-1}, b' \rangle / B) &= tp(\langle b_{s-1}, b'' \rangle / B), \end{aligned}$$

но  $tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1}, b' \rangle / B) \neq tp(\langle b_{s-2}, b_{s-1}, b'' \rangle / B)$ , что противоречит лемме 6.

*Случай А.* Обе функции  $f_{b_{s-2}}$  и  $g_{b_{s-1}}$  являются строго возрастающими на  $q_1(M)$  и  $q_2(M)$  соответственно.

Рассмотрим  $b'_{s-2} \in q_1(M)$  с условием  $b'_{s-2} < b_{s-2}$ . Тогда, рассматривая следующие формулы:

$$\begin{aligned} \Phi_1(y) &:= G(b_{s-2}, y) \wedge \forall z [R(b_{s-2}, b_{s-1}, z) \rightarrow R(b'_{s-2}, y, z)] \\ \Phi_n(y) &:= G(b_{s-2}, y) \wedge \forall y_1 \forall z [\neg \Phi_{n-1}(y_1) \wedge G(b_{s-2}, y_1) \wedge \\ &\quad \wedge R(b_{s-2}, y_1, z) \rightarrow R(b'_{s-2}, y, z)], \quad n \geq 2, \end{aligned}$$

мы получаем что  $\Phi_1(M) \supset \Phi_2(M) \supset \dots \supset \Phi_n(M) \supset \dots$ , что противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ .

*Случай В.*  $f_{b_{s-2}}$  является строго возрастающей на  $q_1(M)$ ,  $g_{b_{s-1}}$  является строго убывающей на  $q_2(M)$ .

Рассмотрим  $b'_{s-2} \in q_1(M)$  с условием  $b_{s-2} < b'_{s-2}$ . Тогда, рассматривая те же самые формулы  $\Phi_1(y)$ ,  $\Phi_2(y)$ ,  $\dots$ ,  $\Phi_n(y)$ ,  $\dots$ , мы также получаем, что  $\Phi_1(M) \supset \Phi_2(M) \supset \dots \supset \Phi_n(M) \supset \dots$ , что противоречит  $\aleph_0$ -категоричности  $T$ .  $\square$

**Теорема 2.** *Любая  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория является бинарной.*

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** В силу  $\aleph_0$ -категоричности  $T$  существует лишь конечное число 1-типов над  $\emptyset$ , и пусть  $\{p_1, p_2, \dots, p_s\}$  — полный список неалгебраических 1-типов над  $\emptyset$ . С учетом предложения 2 осталось установить следующее: докажем индукцией по  $(s; n_1, n_2, \dots, n_s)$ , где  $s \geq 2$ , что для любых  $n_1, n_2, \dots, n_s < \omega$  и для любых возрастающих  $\bar{a}_1, \bar{a}'_1 \in [p_1(M)]^{n_1}$ ,  $\bar{a}_2, \bar{a}'_2 \in [p_2(M)]^{n_2}$ ,  $\dots$ ,  $\bar{a}_s, \bar{a}'_s \in [p_s(M)]^{n_s}$  таких, что  $tp(\bar{a}_1/\emptyset) = tp(\bar{a}'_1/\emptyset)$ ,  $tp(\bar{a}_2/\emptyset) = tp(\bar{a}'_2/\emptyset)$ ,  $\dots$ ,  $tp(\bar{a}_s/\emptyset) = tp(\bar{a}'_s/\emptyset)$ , для всех  $i_1, i_2, j, k$  :  $1 \leq i_1 < i_2 \leq s$ ,  $1 \leq j \leq n_{i_1}$ ,  $1 \leq k \leq n_{i_2}$   $tp(\langle a_{i_1 j}, a_{i_2 k} \rangle / \emptyset) = tp(\langle a'_{i_1 j}, a'_{i_2 k} \rangle / \emptyset)$  мы имеем

$$tp(\langle \bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_s \rangle / \emptyset) = tp(\langle \bar{a}'_1, \bar{a}'_2, \dots, \bar{a}'_s \rangle / \emptyset). \quad (*)$$

Шаг  $s = 2$ . Если  $p_1 \perp^w p_2$ , то по теореме 1  $\{p_1, p_2\}$  ортогонально над  $\emptyset$ , т. е.  $(*)$  выполняется. Предположим, что  $p_1 \not\perp^w p_2$ . Случай  $(2; 1, 1)$  является тривиальным. Предположим, что шаг  $s = 2$  установлен для всех  $(k_1, k_2)$  таких, что  $(k_1, k_2) <_{lex} (n_1, n_2)$ , и докажем его для  $(n_1, n_2)$ . Допустим противное: предположим, что  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b} \rangle / \emptyset) \neq tp(\langle \bar{a}', \bar{b}' \rangle / \emptyset)$ . Тогда по лемме 5 существует  $b''_{n_2} \in p_2(M)$  такой, что  $tp(\langle \bar{b}_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle / \emptyset) = tp(\langle \bar{b}_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle / \emptyset)$ ,  $tp(\langle a_i, b_{n_2} \rangle / \emptyset) = tp(\langle a_i, b''_{n_2} \rangle / \emptyset)$  для всех  $1 \leq i \leq n_1$  и  $tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle / \emptyset) \neq tp(\langle \bar{a}, \bar{b}_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle / \emptyset)$ .

Пусть  $A := \{\bar{a}_{n_1-1}, \bar{b}_{n_2-2}\}$ . В силу индукционного предположения  $tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2} \rangle / A) = tp(\langle a_{n_1}, b''_{n_2} \rangle / A)$ ,  $tp(\langle b_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle / A) = tp(\langle b_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle / A)$ . Если  $tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1} \rangle / A) = tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2} \rangle / A)$ , то по лемме 6  $tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1}, b_{n_2} \rangle / A) = tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1}, b''_{n_2} \rangle / A)$ , что противоречит нашему предположению. Таким образом,  $tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2-1} \rangle / A) \neq tp(\langle a_{n_1}, b_{n_2} \rangle / A)$ . Пусть  $p'_1 := tp(a_{n_1}/A)$ ,  $p'_2 := tp(b_{n_2-1}/A)$ . Если  $tp(b_{n_2-1}/A) = tp(b_{n_2}/A)$ , то очевидно, что  $p'_1 \not\perp^w p'_2$ , и мы имеем противоречие с леммой 10. Предположим теперь, что  $tp(b_{n_2-1}/A) \neq tp(b_{n_2}/A)$  и пусть  $p'_3 := tp(b_{n_2}/A)$ . Тогда мы имеем противоречие с леммой 11.

Предположим, что теорема установлена для всех  $(s; k_1, k_2, \dots, k_s) <_{lex} (s; n_1, n_2, \dots, n_s)$ , и докажем ее для  $(s; n_1, n_2, \dots, n_s)$ . Допустим противное: предположим, что  $tp(\langle \bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_s \rangle / \emptyset) \neq tp(\langle \bar{a}'_1, \bar{a}'_2, \dots, \bar{a}'_s \rangle / \emptyset)$ . В силу индукционного предположения  $tp(\langle \bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_{s-1} \rangle / \emptyset) = tp(\langle \bar{a}'_1, \bar{a}'_2, \dots, \bar{a}'_{s-1} \rangle / \emptyset)$ . Тогда по лемме 5 существует  $a''_{n_s} \in p_s(M)$  такой, что  $tp(\langle \bar{a}_{n_s-1}, a_{n_s} \rangle / \emptyset) = tp(\langle \bar{a}_{n_s-1}, a''_{n_s} \rangle / \emptyset)$ ,  $tp(\langle a_{ij}, a_{n_s} \rangle / \emptyset) = tp(\langle a_{ij}, a''_{n_s} \rangle / \emptyset)$  для всех  $1 \leq i \leq s-1$ ,  $1 \leq j \leq n_i$  и

$$tp(\langle \bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_{s-1}, \bar{a}_{n_s-1}, a_{n_s} \rangle / \emptyset) \neq tp(\langle \bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_{s-1}, \bar{a}_{n_s-1}, a''_{n_s} \rangle / \emptyset).$$

Пусть  $A := \{\bar{a}_1, \dots, \bar{a}_{s-3}, \bar{a}_{n_{s-2}-1}, \bar{a}_{n_{s-1}-1}, \bar{a}_{n_s-1}\}$ . Тогда

$$tp(\langle a_{n_{s-2}}, a_{n_{s-1}}, a_{n_s} \rangle / A) \neq tp(\langle a_{n_{s-2}}, a_{n_{s-1}}, a''_{n_s} \rangle / A).$$

В силу индукционного предположения

$$tp(\langle a_{n_{s-2}}, a_{n_s} \rangle / A) = tp(\langle a_{n_{s-2}}, a''_{n_s} \rangle / A), \quad tp(\langle a_{n_{s-1}}, a_{n_s} \rangle / A) = tp(\langle a_{n_{s-1}}, a''_{n_s} \rangle / A).$$

Пусть  $p'_{s-2} := tp(a_{n_{s-2}}/A)$ ,  $p'_{s-1} := tp(a_{n_{s-1}}/A)$ ,  $p'_s := tp(a_{n_s}/A)$ . Ясно, что все эти типы являются неалгебраическими. Тогда по лемме 11  $tp(\langle a_{n_{s-2}}, a_{n_{s-1}}, a_{n_s} \rangle / A) = tp(\langle a_{n_{s-2}}, a_{n_{s-1}}, a''_{n_s} \rangle / A)$ , что противоречит нашему предположению.  $\square$

А. Пиллэй и Ч. Стейнхорн получили полное описание  $\aleph_0$ -категоричных  $o$ -минимальных теорий [6], из которого следует их бинарность. Как видим, теорема 2 показывает, что вполне  $o$ -минимальные теории «вполне» наследуют последнее свойство.

Следующая теорема полностью характеризует  $\aleph_0$ -категоричные вполне  $o$ -минимальные теории.

**Теорема 3.** Пусть  $T$  —  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория,  $M \models T$ ,  $|M| = \aleph_0$ . Тогда

(i) существует конечное множество  $C = \{c_0, \dots, c_n\} \subseteq M$  ( $M \cup \{-\infty, +\infty\}$ , если  $M$  не имеет первого или последнего элементов), состоящее из всех  $\emptyset$ -определимых элементов в  $M$  (с возможными исключениями для  $-\infty, +\infty$ ), такое что  $M \models c_i < c_j$  для всех

$i < j \leq n$  и для каждого  $j \in \{1, \dots, n\}$  либо  $M \models \neg(\exists x)c_{j-1} < x < c_j$ , либо  $I_j = \{x \in M : M \models c_{j-1} < x < c_j\}$  является плотным линейным порядком без концевых точек, и существуют  $k_j \in \omega$  и  $p_1^j, \dots, p_{k_j}^j \in S_1(\emptyset)$ , так что  $I_j = \bigcup_{s=1}^{k_j} p_s^j(M)$ ;

(ii) для каждого неалгебраического  $p \in S_1(\emptyset)$  существует  $n_p \in \omega$  такой, что  $RC(p) = n_p$ , т. е. существуют  $\emptyset$ -определимые отношения эквивалентности  $E_1^p(x, y), \dots, E_{n_p-1}^p(x, y)$  такие, что

- $E_{n_p-1}^p$  разбивает  $p(M)$  на бесконечное число  $E_{n_p-1}^p$ -классов, каждый  $E_{n_p-1}^p$ -класс выпуклый и открытый, так что индуцированный порядок на классах является плотным линейным порядком без концевых точек;
- для каждого  $i \in \{1, \dots, n_p - 2\}$   $E_i^p$  разбивает каждый  $E_{i+1}^p$ -класс на бесконечное число  $E_i^p$ -классов, каждый  $E_i^p$ -класс выпуклый и открытый, так что  $E_i^p$ -подклассы каждого  $E_{i+1}^p$ -класса плотно упорядочены без концевых точек;

(iii) существует отношение эквивалентности  $\varepsilon \subseteq (\{s : 1 \leq s \leq k\})^2$ , где  $\{p_s \mid s \leq k < \omega\}$  есть произвольное перечисление всех неалгебраических 1-типов над  $\emptyset$ , такое что для каждого  $(i, j) \in \varepsilon$  существует единственная  $\emptyset$ -определимая локально монотонная биекция  $f_{i,j} : p_i(M) \rightarrow p_j(M)$  с условиями  $RC(p_i) = RC(p_j)$ ,  $f_{i,i} = id_{p_i(M)}$  и  $f_{j,l} \circ f_{i,j} = f_{i,l}$  для всех  $(i, j), (j, l) \in \varepsilon$ , так что  $T$  допускает элиминацию кванторов до языка

$$\{=, <\} \cup \{c_i : i \leq n\} \cup \{U_s(x) : s \leq k\} \cup \{E_l^{p_s}(x, y) : s \leq k, l \leq n_{p_s}\} \cup \{f_{i,j} : (i, j) \in \varepsilon\},$$

где  $U_s(x)$  изолирует тип  $p_s$  для каждого  $s \leq k$ . Более того, любому упорядочению с выделенными элементами, как в (i)–(ii), и любым подходящим отношением эквивалентности  $\varepsilon$ , как в (iii), соответствует  $\aleph_0$ -категоричная вполне  $o$ -минимальная теория.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. (i) Пусть  $C = \{c \in M : c \text{ является } \emptyset\text{-определимым в } M\}$ . В силу  $\aleph_0$ -категоричности  $T \restriction C$  должно быть конечным. Пусть множество  $C \cup \{-\infty, +\infty\}$ , если  $M$  не имеет первого или последнего элементов) перечислено как  $\{c_0, \dots, c_n\}$ .

Далее, предположим, что  $I_j = \{x \in M : M \models c_{j-1} < x < c_j\} \neq \emptyset$ . Тогда  $I_j$  должно быть плотным без концевых точек. Если  $I_j$  является 1-неразличимым над  $\emptyset$ , тогда существует  $p^j \in S_1(\emptyset)$  такой, что  $I_j = p^j(M)$ , т. е.  $k_j = 1$ . Если  $I_j$  не является 1-неразличимым над  $\emptyset$ , тогда в силу  $\aleph_0$ -категоричности существуют  $k_j \in \omega$  и  $p_1^j, \dots, p_{k_j}^j \in S_1(\emptyset)$ , так что  $I_j = \bigcup_{s=1}^{k_j} p_s^j(M)$ .

(ii) В силу теоремы 2  $T$  — бинарная, и, следовательно, в силу теоремы 5.1 [5]  $T$  имеет конечный ранг выпуклости. Поэтому для каждого неалгебраического 1-типа  $p \in S_1(\emptyset)$  существует некоторый  $n_p < \omega$  такой, что  $RC(p) = n_p$ , т. е. существуют  $\emptyset$ -определимые отношения эквивалентности  $E_1^p(x, y), \dots, E_{n_p-1}^p(x, y)$  с требуемыми в формулировке свойствами. Более того, в силу бинарности  $T$  для любого  $\alpha \in p(M)$  множества  $E_1^p(M, \alpha)$  и  $E_{j+1}^p(M, \alpha) \setminus E_j^p(M, \alpha)$  для каждого  $1 \leq j \leq (n_p - 2)$  являются неразличимыми над  $\emptyset$ .

(iii) Пусть  $\{p_s \mid s \leq k < \omega\}$  — перечисление всех неалгебраических 1-типов над  $\emptyset$  и пусть

$$\varepsilon = \{(i, j) : p_i \not\equiv^w p_j, 1 \leq i, j \leq k\}.$$

Согласно факту 1  $\varepsilon$  является отношением эквивалентности на  $S_1(\emptyset)$ . Если  $p_i \not\equiv^w p_j$ , то в силу вполне  $o$ -минимальности существует  $\emptyset$ -определимая биекция  $f_{i,j} : p_i(M) \rightarrow p_j(M)$ ,

а лемма 4 гарантирует единственность и локальную монотонность  $f_{i,j}$ . Биективность  $f_{i,j}$  обеспечивает выполнение условия  $RC(p_i) = RC(p_j)$  и композиционных утверждений.

Рассмотрим произвольный возрастающий  $m$ -кортеж  $\langle a_1, \dots, a_m \rangle$  элементов из  $M$ . Не умаляя общности, можем считать, что  $a_i \neq c_j$  для всех  $1 \leq i \leq m$ ,  $0 \leq j \leq n$ . Если существует неалгебраический  $p \in S_1(\emptyset)$  такой, что  $a_i \in p(M)$  для всех  $i \leq m$ , то в силу Предложения 2 тип данного кортежа определяется бинарной формулой, являющейся булевой комбинацией формул вида  $x = y$ ,  $x < y$ ,  $c_i < x$ ,  $x < c_i$ ,  $U_s(x)$  и  $E_l(x, y)$ , которые имеют место на его координатах. Предположим, что существуют  $s \geq 2$  и неалгебраические  $p_1, \dots, p_s \in S_1(\emptyset)$  такие, что  $a_1^1, \dots, a_{n_1}^1 \in p_1(M)$ ;  $\dots$ ;  $a_1^s, \dots, a_{n_s}^s \in p_s(M)$  и  $\langle a_1, \dots, a_m \rangle = \langle a_1^1, \dots, a_{n_1}^1; \dots; a_1^s, \dots, a_{n_s}^s \rangle$ . Если  $p_1, \dots, p_s$  попарно слабо ортогональны, то в силу теоремы 1 тип данного кортежа также определяется бинарной формулой, являющейся булевой комбинацией формул, как выше. Если же семейство  $\{p_1, \dots, p_s\}$  не является попарно слабо ортогональным, то в силу теоремы 2 тип данного кортежа определяется бинарной формулой, являющейся булевой комбинацией формул вида  $x = y$ ,  $x < y$ ,  $c_i < x$ ,  $x < c_i$ ,  $U_s(x)$ ,  $y = f_{i,j}(x)$ ,  $y < f_{i,j}(x)$ ,  $f_{i,j}(x) < y$  и  $E_l(x, y)$ , которые имеют место на его координатах, откуда следует утверждаемая элиминация кванторов.  $\square$

### Список литературы

1. *Кулпешов Б. Ш.* Ранг выпуклости и ортогональность в слабо  $o$ -минимальных теориях // Известия Национальной Академии Наук Республики Казахстан. Серия физико-математическая. 2003. Т. 227. С. 26–31.
2. *Macpherson H. D., Marker D., Steinhorn Ch.*, Weakly  $o$ -Minimal Structures and Real Closed Fields // Transactions of The American Mathematical Society. 2000. Vol. 352. P. 5435–5483.
3. *Baizhanov B. S.* Expansion of a Model of a Weakly  $o$ -Minimal Theory by a Family of Unary Predicates // J. of Symbolic Logic. 2001. Vol. 66. P. 1382–1414.
4. *Kulpehov B. Sh.* Weakly  $o$ -Minimal Structures and Some of Their Properties // J. of Symbolic Logic. 1998. Vol. 63. P. 1511–1528.
5. *Kulpehov B. Sh.* Criterion for Binariness of  $\aleph_0$ -Categorical Weakly  $o$ -Minimal Theories // Annals of Pure and Applied Logic. 2007. Vol. 145. Is. 3. P. 354–367.
6. *Pillay A., Steinhorn Ch.* Definable Sets in Ordered Structures I // Transactions of the American Mathematical Society. 1986. Vol. 295. P. 565–592.

Материал поступил в редколлегию 16.10.2007

#### Адрес автора

КУЛПЕШОВ Бейбут Шайыкович

Институт проблем информатики и управления

ул. Пушкина 125, Алматы, 050010, Казахстан

e-mail: kbsh@ipic.kz, kulpehov@mail.ru