

Министерство образования Республики Казахстан
Карагандинский государственный университет
им. Е.А.Букетова

ИССЛЕДОВАНИЯ В ТЕОРИИ АЛГЕБРАИЧЕСКИХ СИСТЕМ

**Сборник научных трудов
(межвузовский)**



**Караганда
1995**

ИССЛЕДОВАНИЯ В ТЕОРИИ АЛГЕБРАИЧЕСКИХ СИСТЕМ

**Исследования в теории алгебраических систем.
Сборник научных трудов (межвузовский). - Караганда: Изд. КарГУ, 1995. 110 с**

ISBN 5-7667-1133-6

В сборнике представлены статьи по актуальным проблемам теории моделей, связанные с изучением йонсоновских и обобщенно-йонсоновских, хорновых теорий, элементарных пар, однородных моделей стабильных теорий, свойств полигонов, теорий унарков. Рассматриваются такие вопросы, как поведение теорий при расширении сигнатуры, выразительная сила некоторых программных логик, а также относящиеся к теоретико-модельной алгебре.

Большинство статей написаны по результатам работ, которые проводились под непосредственным научным руководством или под влиянием Т.Г.Мустафина, светлой памяти которого и посвящается данный сборник.

Список лит. - 62

Рецензент: канд. физ.-мат. наук М.И.Бекенов

Ответственный редактор: Нурмагамбетов Т.А.

Ответственный секретарь: Нурхайдаров Е.С.

Св. план 1995, поз. 6

ISBN 5-7667-1133-6

**© Карагандинский
государственный
университет, 1995**

24 августа 1994 года в возрасте 52-х лет ушел из жизни крупный ученый-математик, доктор физико-математических наук, профессор, директор Института прикладной математики Национальной академии и Министерства образования Республики Казахстан Туленды Гарифович Мустафин

Воспитанник знаменитой Сибирской научной школы, он закончил Новосибирский университет в 1965 году, защитил кандидатскую (1971) и докторскую (1990) диссертации в Академгородке

После окончания НГУ трудовую деятельность он начал с ассистента Целиноградского педагогического института. В 1972 году, работая уже заведующим кафедрой алгебры и геометрии, был приглашен в только что открывшийся Карагандинский государственный университет, где проработал до конца своей жизни (22 года): заведовал кафедрой, был деканом, проректором по учебной работе, в последний год жизни возглавлял Институт прикладной математики двойного подчинения

Туленды Гарифович был яркой личностью, настоящим ученым и педагогом. С первых лет работы в КарГУ, создавая научную школу, он ориентировал ее на мировой уровень, стремясь получить признание у зарубежных математиков. Еще в 1966 году (в возрасте 23 лет) он выступил с докладом на Международном конгрессе по математике в Москве - высшем форуме математиков всего мира. На таком же форуме в 1994 году в Цюрихе (Швейцария) он был единственным представителем от Караганды

В 1987 году Т.Г. Мустафин совместно с коллегами из Алматы и Сибири организует Международное научное сотрудничество университетов Караганды, Алматы, Новосибирска и Франции (Проект II-A-117).

В 1990 году в рамках этого сотрудничества (впервые на территории СССР) на базе КарГУ был успешно проведен Советско-французский коллоквиум по теории моделей, в котором приняли участие 17 ведущих ученых из Франции, США, Германии и Швейцарии. Всей деятельностью по организации и проведению этой конференции руководил Т.Г. Мустафин.

В этом же 1990 году он едет в Хельсинки на Логический коллоквиум в качестве приглашенного докладчика, что является высоким признанием его научного авторитета.

В 1992 году Туленды Гарифович два месяца находится в Париже, где читает лекции и проводит научную работу по Специальному гранту министерства науки и технологии Франции. Затем еще дважды выезжает во Францию по приглашению французских коллег.

За высокий уровень научных работ Туленды Гарифовичу был присужден Персональный грант Фонда Сороса, а его лаборатории теоретической и прикладной логики - Международный грант ИНТАС.

Т.Г. Мустафин опубликовал свыше 75 научных работ, в основном в признанных журналах и сборниках - как в отечественных, так и зарубежных. Он автор трех монографий, основатель нескольких новых направлений в математике, которые подхвачены и развиваются дальше специалистами из Франции, России, Казахстана и других стран. Его работы обладают высоким индексом цитирования, что свидетельствует о больших научных заслугах в международной практике, а его теоремы, методы и понятия не подвластны времени.

Туленды Гарифович основал научную школу по теории моделей в Караганде, которая получила мировую известность. Его ученики, большинство из которых кандидаты наук, продолжают начатое им дело - развитие алгебры и математической логики в Казахстане.

Где бы Туленды Гарифович ни работал и чем бы он ни занимался, он всегда показывал пример высокой ответственности за порученное дело, глубокого видения проблемы и широкого охвата решаемых вопросов. Какой бы пост он ни занимал и каких бы званий ни удостоивался, он всегда был открыт и доступен каждому. Окружающих поражали оптимизм и жизнелюбие ученого.

Туленды Гарифович Мустафин был не только крупным ученым с мировым именем, но и большим педагогом и организатором науки, человеком, которому были свойственны благородные черты патриота и гражданина.

В. С. Вайманов

**РАСПИРЕНИЕ 0-МИНИМАЛЬНОЙ МОДЕЛИ ВЫПУКЛИМИ
УНАРНЫМИ ПРЕДИКАТАМИ***

В работе [1] была сформулирована следующая проблема: пусть M 0-минимальна, M^* расширение M , полученное добавлением унарного предиката, выделяющего в M выпуклое подмножество, должна ли M^* быть слабо 0-минимальной?

В данной статье доказывается теорема, которая является ее решением.

Определение 1 [2, 3]. Линейно упорядоченная структура D называется 0-минимальной, если каждое формульное (определимое с параметрами) подмножество D есть конечное объединение точек и открытых интервалов $I=(a,b)$, $a \in D \cup \{-\infty\}$, $b \in D \cup \{+\infty\}$.

Определение 2 [3]. Теория T называется 0-минимальной, если любая модель теории T 0-минимальна.

Определение 3. Подмножество $U \subset D$ линейно упорядоченной структуры D называется выпуклым, если для любых $a, b \in U$ верно $[a < b \rightarrow \forall t (a < t < b \rightarrow t \in U)]$

* Исследования проведены по Программе INTAS (Grant INTAS - 93 - 3547)

Определение 4 [4]. Линейно упорядоченная модель D называется слабо o -минимальной, если каждое формульное (определимое с константами) подмножество D есть конечное объединение выпуклых подмножеств.

Определение 5 [4]. Теория T называется слабо o -минимальной, если любая модель теории T слабо o -минимальна.

Теорема 6 [5,6]. Теория любой o -минимальной модели o -минимальна.

Заметим, что теория слабо o -минимальной модели не обязательно слабо o -минимальна. [1].

o -минимальная теория имеет приятные теоретико-модельные свойства.

Теорема 7 [3]. Для любого множества o -минимальной модели D существует простая атомная модель.

Теорема 8 [3]. Пусть D — o -минимальная структура, $a \in \text{acl}(A \cup \{b\}) \setminus \text{acl}(A)$, $A \cup \{a, b\} \subset D$. Тогда $b \in \text{acl}(A \cup \{a\}) \setminus \text{acl}(A)$.

Определение 9. Разбиение o -минимальной структуры на два выпуклых подмножества называется сечением. Если сечение имеет наибольший элемент в нижнем подмножестве или наименьший элемент в верхнем подмножестве, то такое сечение называют рациональным [1]. В противном случае сечение называется иррациональным.

Заметим, что наименьшим и наибольшим элементами могут быть ∞ или $-\infty$.

Мы будем отождествлять сечение с соответствующим бескванторным типом в сигнатуре $\langle \cdot \rangle$.

Теорема 10 [3]. Линейно упорядоченная модель D o -минимальна тогда и только тогда, когда любой 1-тип над D определяется сечением.

Заметим, что недавно В. Кулпешов дал характеристику слабо o -минимальной модели в терминах типов и сечений.

Обозначение 11. Пусть D — элементарная подмодель D_1 o -минимальной модели. Через $D(A)$ будем обозначать простую атомную модель над $D \cup A$ в модели D_1 . Если $A = \{ \alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \}$ то $D(A) = D(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$.

Определение 12 [2]. 1-тип p o -минимальной модели D назовем **одиночным**, если для любого α , реализующего тип p в модели $D(\alpha)$, верно $\beta \in D(\alpha)$, если β реализует p , то $\beta = \alpha$.

Очевидно, что одиночному типу соответствует иррациональное сечение.

Определение 13. Тип, определяемый рациональным сечением, назовем **рациональным**. Неодиночный, нерациональный 1-тип назовем **социальным**.

Теорема 14 [7, лемма 7]. Нерациональный тип p o -минимальной модели социален тогда и только тогда, когда существует унарная функция $h(x,d), d \in D$, что $\forall x [h(x,d) \succ x]$ и для любого γ верно

$[\gamma \text{ реализует } p \leftrightarrow h(x,d) \text{ реализует } p]$.

Соглашение 15. Вместо формулы $x < z < y$ будем писать $z \in I$, где x, y символы переменных и $I = (x, y)$.

Часто вместо $\exists x \exists y (x < y)$ будем писать $\exists I$. Если $a < z < b$ и a, b элементы из D , то будем писать $z \in J$, $J = (a, b)$. Запись $J \subset D$ означает, что $a, b \in D$. Например, если $J \subset D$, $\alpha \in D_1 \setminus D$, то запись $\alpha \in J$ будет означать, что α лежит в D - определенном интервале J . Таким образом, I всегда неопределенный интервал, J всегда интервал с концевыми элементами, лежащими в определенной модели.

Определение 16(a). Пусть $p(x), q(y) \in S_1(D)$ - типы o -минимальной модели D . Скажем, что p ортогонален q , если для любого α , реализующего тип p , в модели $D(\alpha)$ не реализуется тип q .

Определение 16(b) Семейство типов $\{p_i \mid i \in K\} \subset S_1(D)$ называется **ортогональным**, если для любого $i \in K$, для любых α_j ($j \in K, j \neq i, \alpha_j$ реализует p_j) в модели $D(\{\alpha_j \mid j \in K \setminus \{i\}\})$ не реализуется тип p_i .

Определение 17 [5, 9]. Пусть M o -минимальная структура.

(a) Если $X = \{a\}$, где $a \in M$, то X клетка и $\dim X = 0$. Если X есть интервал (a, b) ($a, b \in M \cup \{-\infty, \infty\}$), то X клетка и $\dim X = 1$.

(б) Предположим $X \subset M^n$ есть клетка с $\dim X = k$. Мы определим два вида клеток в M^{n+1} , ассоциированных с X :

(1) Пусть $h: X \rightarrow M$ формульная и непрерывная функция. Тогда $X_1 = \text{graph}(h) = \{ (x, h(x)) : x \in X \}$ есть клетка в M^{n+1} , и мы полагаем $\dim X_1 = k$.

(2) Пусть f, g определимые непрерывные функции из X в $M \cup \{-\infty, \infty\}$ с $f < g$ на X . Тогда $X_2 = (f, g)_X = \{ (x, y) : x \in X, f(x) < y < g(x) \}$ есть клетка в M^{n+1} , и мы полагаем $\dim X_2 = k+1$.

Теорема 18 [5,9]. Если $X \subset M^n$ есть M -определимое формульное множество, то мы можем разбить X на конечное число клеток. Если X определимо с помощью констант только из A , то каждая клетка определима только при помощи констант из A .

В дальнейшем для лемм модели D , M всегда 0 -минимальны.

Лемма 1. Пусть $p, q \in S_1(D)$.

(а) $\{ p \text{ ортогонален } q \iff q \text{ не ортогонален } p \}$;

(б) Если p ортогонален q , то $p(x) \cup q(y)$ полный 2 -тип из $S_2(D)$.

Доказательство. (б) следует из (а) и определения ортогональности.

(а) Пусть p не ортогонален q . Тогда в модели $D(\alpha)$ по определению 16(а) существует элемент $\beta \in D(\alpha)$, реализующий тип q . Тогда для β существует полная формула $\theta(y, \alpha, \bar{d})$, $\bar{d} \in D$, не делимая формулами над $D \cup \{\alpha\}$, что $D(\alpha) \models \theta(\beta, \alpha, \bar{d})$. Для любого $\gamma \in \theta(D(\alpha), \alpha, \bar{d})$ $\text{tp}(\gamma/D) = \text{tp}(\beta/D) = q$. Формула $\theta(y, \alpha, \bar{d})$ эквивалентна открытому интервалу или реализует один элемент. Если истинно, что $\exists! y \theta(y, \alpha, \bar{d})$, тогда $\beta \in \text{dcl}(\alpha, \bar{d})$ и по теореме 8 $\alpha \in \text{dcl}(\beta, \bar{d})$, что означает существование формулы $\psi(x, \beta, \bar{d})$ такой, что $D(\alpha) \models \exists! x \psi(x, \beta, \bar{d}) \ \& \ \psi(\alpha, \beta, \bar{d})$. Тогда формула $\exists! x \psi(x, y, \bar{d}) \in q$. И тогда формула $\mu(x, y, \bar{d}) = \neg \psi(x, y, \bar{d}) \ \& \ \theta(y, x, \bar{d})$ определяет биекцию. Пусть $g(y, \bar{d}) = x \iff \iff \mu(x, y, \bar{d})$. Тогда $g(\beta, \bar{d}) = \alpha$. Формула $\exists x \mu(x, y, \bar{d})$ распадается на конечное число интервалов и точек. Рассмотрим открытый \bar{d} -определимый интервал J_1 , содержащий β . На этом интервале $g(y, \bar{d})$ монотонна [5,9]. $J_2 = \exists y (\mu(x, y, \bar{d})) \ \& \ y \in J_2$. Тогда функция $g(y, \bar{d})$ монотонно отображает J_1 на J_2 . Будем считать, что g возрастающая так, как $\alpha, \bar{d} \in D$.

Утверждение. Для любого $J \in D$, $\alpha \in J \in J_2 \} J \in D$, $\beta \in J \in J_1$, что $g(J, \bar{d}) = J$.

В качестве J' можно взять $g^{-1}(J, \bar{d})$.

Для любого β' , реализующего тип q , в модели $D(\beta')$ реализуется тип p . В самом деле, элемент $g(\beta', \bar{d})$ из $D(\beta')$ должен реализовать $p(x)$. Если он не реализует тип $p(x)$, то в силу теоремы 10 существует $J \in D$, $x \in J \in p(x)$, $g(\beta', \bar{d}) \notin J$. Но тогда $g^{-1}(g(\beta', \bar{d})) = \beta' \in J'$. Но по утверждению формула $y \in J'$ принадлежит типу q , что противоречит выбору β' . Заметим, что если $\Theta(D(\alpha), \alpha, \bar{d}) = J_0 = (\delta_1, \delta_2)$, то $tp(\delta_1/D) = q$ или $tp(\delta_2/D) = q$. Если $\delta_1 \notin D$, то так как в интервале (δ_1, β) нет элементов из D , то $tp(\delta_1/D) = tp(\beta/D)$ по теореме 10. Отсюда мы имеем, что $\delta_1 \in dcl(D \cup \{\alpha\})$.

Если $\delta_1, \delta_2 \in D$, то в интервале J_0 существует элемент из D , что противоречит выбору $\Theta(y, \alpha, \bar{d})$. Тогда для $\delta_1 \notin D$ можно провести аналогичное рассуждение, как и для β .

Лемма 2. Пусть $p, q \in S_1(D)$. p не ортогонален q . Тогда

- а) p - рациональный \leftrightarrow q - рациональный;
- б) p - социальный \leftrightarrow q - социальный;
- в) p - одиночный \leftrightarrow q - одиночный.

Доказательство. Из доказательства леммы 1(а) вытекает существование функции $g(y, d), d \in D$, переводящей любую реализацию типа q в реализацию типа p , и для любой реализации α типа p существует в $D(\alpha)$ элемент β , реализующий тип q , что $f(\beta, \bar{d}) = \alpha$. Заметим, что в модели $D(\alpha)$ множество реализаций типа p является выпуклым множеством R_p . А так как между двумя выпуклыми множествами R_p и R_q , образуемыми типами p и q , существует биективное непрерывное отображение, то вид этих выпуклых множеств один и тот же. Выпуклое множество R_p одноэлементно тогда и только тогда, когда R_q одноэлементно. R_p имеет наименьшую верхнюю грань в D тогда и только тогда, когда R_q имеет наименьшую верхнюю грань из D или наибольшую нижнюю грань из D .

Лемма 3. (а) Пусть D элементарная подмодель o -минимальной модели M . Если M можно получить из D последовательной реализацией социальных и одиночных типов, то для любых

a, b_1, b_2 ($b_1 < a < b_2$, $a \in D$, $b_1, b_2 \in M \setminus D$) существуют c_1, c_2 из D , что выполняется $b_1 < c_1 < a < c_2 < b_2$.

(б) Пусть $Q = \{q_i \mid i \in S\}$ ортогональное семейство нерациональных 1-типов α -минимальной модели M , $B = \{\beta_i \mid i \in S$ и β_i реализует $q_i\}$. Тогда для любого β_1 , для любых γ_1, γ_2 из $M(B \setminus \{\beta_1\})$ ($\beta_1 \in (\gamma_1, \gamma_2)$) существуют $c_1, c_2 \in M$, что

$$\gamma_1 < c_1 < \beta_1 < c_2 < \gamma_2.$$

Доказательство. (б) следует из определения 16(б).

(а) Перепишем условие леммы.

Пусть D элементарная подмодель α -минимальной модели M . Пусть $M = \bigcup_{i < \kappa} D_i$, где κ — некоторый ординал, такой, что верно

- 1) $D = D_0$;
- 2) $D_i \cap D_j = D_{j \wedge i}$, если $i < j < \kappa$,
- 3) $D_{i+1} = D_i(\alpha+1)$, α_{i+1} реализует социальный или одиночный тип над D_i ;
- 4) $D_j = \bigcup_{i < j} D_i$, если j — предельный ординал.

Тогда для любого $j < \kappa$, для любых a, b_1, b_2 ($b_1 < a < b_2$, a из D , $b_1, b_2 \in D_j \setminus D$) существуют $c_1, c_2 \in D$, что выполняется $b_1 < c_1 < a < c_2 < b_2$.

Будем доказывать методом трансфинитной индукции.

Пусть $j = i+1$. Для любого $a \in D$ и любых $\beta_1, \beta_2 \in D_{i+1} \setminus D_i$ ($\beta_1 < a < \beta_2$) существуют $\gamma_1, \gamma_2 \in D_i$, что $\beta_1 < \gamma_1 < a < \gamma_2 < \beta_2$. Так как $\text{tp}(\beta_1 / D_i) = \text{tp}(\beta_2 / D_i)$, то по индукционному предположению в интервалах $J_1 = (\gamma_1, a)$, $J_2 = (a, \gamma_2)$ существуют элементы из D .

Пусть j — предельный ординал. $\beta_1, \beta_2 \in D_j$, $a \in D$, $\beta_1 < a < \beta_2$, тогда существует $i < j$, что $\beta_1, \beta_2 \in D_i$. Тогда по индукционному предположению в интервалах $J_1 = (\beta_1, a)$, $J_2 = (a, \beta_2)$ существуют элементы из D .

Следующая лемма является уточнением теоремы 14.

Лемма 4. Пусть $p(x) \in S_1(M)$ — социальный. Тогда для любого $\gamma \in M(\alpha)$ верно $\{\text{tp}(\gamma / D) = p(x) \ \& \ \alpha < \gamma \rightarrow$ существует унарная функция $h(x, d)$, что $\gamma = h(\alpha, d)$, $\text{tp}(h(\alpha, d) / M) = p(x)\}$

Доказательство. Пусть $\gamma \in D(\alpha)$, $\text{tp}(\alpha / D) = p(x)$.

Если формула $\theta(x, \alpha, d)$ полная над $D \cup \{\alpha\}$, то она определяет открытый интервал или точку (в силу α -минимальности D).

Если $\theta(x, \alpha, d)$ определяет точку $\theta(\gamma, \alpha, d)$, то можно определить унарную функцию как в доказательстве леммы 1(а).

Если $\theta(x, \alpha, d)(D(\alpha)) = (\delta_1, \delta_2)$, то $\forall \gamma \in (\delta_1, \delta_2)$ $tp(\gamma / D) = p(x)$.

Если $tp(\delta_2 / D) \neq p(x)$, то $\delta_2 \in D$ и следовательно тип p рациональный. Следовательно, $tp(\delta_2 / D) = p(x)$. А так как $\delta_2 \in dcl(\bar{d}, \alpha)$, то можно определить функцию $h(x, \bar{d})$, не выходящую за пределы выпуклого множества реализаций типа $p(x)$, как в лемме 1(а).

Лемма 5. (а) Пусть $p, q \in S_1(D)$, p - иррациональный тип, ортогональный одиночному типу q , α - реализация типа p . Тогда единственный тип $q \in S_1(D(\alpha))$, расширяющий q , является одиночным.

(б) Пусть $p, q_1, q_2 \in S_1(D)$, p социальный, одиночный тип q_1 ортогонален одиночному типу q_2 , α реализует тип p . Тогда одиночный тип q_1 ортогонален одиночному типу q_2 ($q_1 \subset q_1'$ из $S_1(D(\alpha))$, $q_2 \subset q_2' \in S_1(D(\alpha))$).

Доказательство. (а) Единственность типа q' следует из леммы 1(б). Пусть β реализует тип q . Рассмотрим модель $D(\alpha)(\beta)$. В модели $D(\alpha)(\beta)$ существует по крайней мере один элемент β_1 из $D(\alpha)(\beta) \setminus D(\alpha)$, что $tp(\beta_1 / D(\alpha)) = tp(\beta / D(\alpha))$.

Случай 1. $\beta < \beta_1$

Пусть $D(\beta)$ простая модель над $D \cup \{\beta\}$ в модели $D(\alpha)(\beta)$, $D(\beta) \rightarrow D(\alpha)(\beta)$.

Из одиночности типа q' следует, что $\beta_1 \in D(\beta)$. Рассмотрим сечение $R_\beta(y) = \{ \beta < y < d \mid \beta < d, d \in D(\beta) \text{ (эквивалентно } d \in D) \}$. $R_\beta(y)$ определяет тип $r(y) \in S_1(D(\beta))$. Тип $r(y)$ рациональный и реализуется в модели $D(\beta)(\alpha)$. Следовательно, тип $r(y)$ не ортогонален типу $p'(x) \in S_1(D(\beta))$, $p \subset p'$. Из леммы 2(а) следует, что $p'(x)$ рациональный

Случай 2. $\beta > \beta_1$.

Рассматривается аналогично случаю 1. Вместо сечения $R_\beta(y)$ рассматривается сечение $L_\beta(y) = \{ d < y < \beta \mid d < \beta, d \in D(\beta) \}$.

Следовательно, выпуклое множество реализаций типа $p(x)$ в модели $D(\beta)$ должно быть ограничено сверху или снизу элементом из $D(\beta)$. Это не может быть элемент из $D(\beta) \setminus D$, в противном случае типы $p(x)$ и $q(y)$ не ортогональны. Следовательно, этот элемент должен быть из D , что означает, что $p(x)$ рациональный.

(б) Пусть α реализует тип p , β_1 реализует тип q_1 . В модели $D(\beta_1)$ не реализуются типы p [лемма 2(б)] и q_2 (по условию леммы). В модели $D(\beta_1)(\alpha)$ не реализуется q_2 , так как q_2 одиночный (лемма 5(а)), а p — социальный [теорема 14] (здесь $q_2 \subset q_2' \in S_1(D(\beta_1))$, $p \subset p' \in S_1(D(\alpha))$). Тогда в модели $D(\alpha)(\beta_1) \Rightarrow D(\beta_1)(\alpha)$ не реализуется тип q_2 . Утверждение леммы 5(б) следует из произвольности выбора α, β_1 .

Лемма 6. Пусть M — минимальная структура, $Q = \{q_1, \dots, q_n \mid q_i \in S_1(M), 1 \leq i \leq n\}$ — ортогональное семейство типов над M , $B = \{\beta_1 \mid 1 \leq i \leq n, \beta_1 \text{ реализует тип } q_i\}$. Тогда для любой формулы $\psi(y_1, \dots, y_n, d)$, $d \in M$, если $M(\beta_1, \dots, \beta_n) \models \psi(\beta_1, \dots, \beta_n, d)$, то существуют интервалы $J_1, \dots, J_n \subset M$ такие, что выполняется

$$1) \beta_i \in J_i, 1 \leq i \leq n;$$

$$2) M = \forall y_1 \dots \forall y_n (\bigwedge (y_i \in J_i) \rightarrow \psi(y_1, \dots, y_n, d)).$$

Доказательство. Рассмотрим формулу $\psi(y, \beta_1, \dots, \beta_n, d)$. Реализация этой формулы должна быть бесконечной, в противном случае $\beta_1 \in M(\beta_2, \dots, \beta_n, d)$, что противоречит ортогональности семейства типов Q . Из ω -минимальности следует существование $(\beta_2, \dots, \beta_n, d)$ — определимого интервала $J_1 \subset M(\beta_2, \dots, \beta_n)$, что $\beta_1 \in J_1$ и верно

$$M(\beta_2, \dots, \beta_n) \models \forall y_1 [y_1 \in J_1 \rightarrow \psi(y_1, \beta_2, \dots, \beta_n, d)]. \quad (1)$$

Очевидно для любого $J_i \subset M$ формула (1) будет выполняться

Из леммы 3(б) следует существование интервала $J_1 \subset M$, что $J_1 \subset J_1$ и $\beta_1 \in J_1$.

Обозначим $\psi_1(\beta_2, \dots, \beta_n, d) := \forall y_1 [y_1 \in J_1 \rightarrow \psi(y_1, \beta_2, \dots, \beta_n, d)]$. Повторяя (s-1) раз рассуждения, получим искомые $J_2, \dots, J_n \subset M$.

Лемма 7. Пусть D ω -минимальная модель. $f(\bar{u}, b)$ и $g(\bar{u}, b)$ две функции ($b \in D$) такие, что $D \models \forall \bar{u} [f(\bar{u}, b) < g(\bar{u}, b)]$. Формула $\theta(\bar{u}, d)$ такая, что $D \models \forall \bar{u}_1 \forall \bar{u}_2 [\theta(\bar{u}_1, d) \& \theta(\bar{u}_2, d) \rightarrow f(\bar{u}_1, b) < g(\bar{u}_2, b)]$. Тогда верно

$$D \models \exists x [\forall \bar{u} [\theta(\bar{u}, d) \rightarrow \{f(\bar{u}, b) \leq x < g(\bar{u}, b)\}]] \text{ или}$$

$$D \models \exists x [\forall \bar{u} [\theta(\bar{u}, d) \rightarrow \{f(\bar{u}, b) < x \leq g(\bar{u}, b)\}]].$$

Доказательство. Пусть $H(x, b, d) := \forall \bar{u} [\theta(\bar{u}, d) \rightarrow f(\bar{u}, b) < x]$. Так как D ω -минимальная модель, то $H(D, b, d)$ распадается на конечное число интервалов $b \& d$ -определимых и $H(D, b, d) \neq \emptyset$, так как любая $g(\bar{u}, b)$ с условием $\theta(\bar{u}, d)$ удовлетворяет $H(x, b, d)$. Следовательно, существует нижняя граничная точка. Пусть c нижняя грань $H(D, b, d)$, $c \in D$.

Случай 1. $c \in H(D, b, d)$

В этом случае для любого \bar{u} , если $D \models \theta(\bar{u}, d) \rightarrow f(\bar{u}, b) \leq c$. Отсюда $g(\bar{u}, b) > c$.

Случай 2. $c \in H(D, b, d)$

В этом случае для любого \bar{u} , если $D \models \theta(\bar{u}, d) \rightarrow g(\bar{u}, b) \geq c$. Следовательно, $f(\bar{u}, b) < c$.

Отсюда следует заключение леммы 2.

Лемма 8. Пусть Y b -определимая клетка в D , $b \in D$, $K(b, D^1) = Y \subset D^1$. Тогда, если в некотором расширении D_1 модели D существуют $a_1, \dots, a_1 \in D_1 \setminus D$, что выполняется

$$1) \langle a_1, \dots, a_1 \rangle \in K(b, D_1^1) = Y(D_1^1);$$

$$2) \{a_1, \dots, a_1\} \text{ алгебраически независимо над } D, \text{ то } \dim Y = 1.$$

Доказательство. Индукцией по l .

$l = 1$. Очевидно, что $K(b, z) = z \in I \subset D$, где I b -определимый открытый интервал.

$l+1$. $D_{l+1} = K(b, a_1, \dots, a_l, a_{l+1})$. По определению клетки $\langle a_1, \dots, a_l \rangle$ лежит в $X(D_l^1)$, где X является клеткой размерности l . $a_{l+1} \in \text{acl}(D, a_1, \dots, a_l)$. Следовательно, $K(b, z_1, \dots, z_l, z_{l+1})$ определяет клетку размерности $l+1$.

Лемма 9. Для того, чтобы теория T сигнатуры Σ , содержащая аксиомы линейного порядка, имела только слабо o -минимальное расширение, необходимо и достаточно, чтобы для любой формулы $\phi(x, \bar{y})$ существовало натуральное число N_ϕ , что $\neg \exists \bar{y} \exists x_1 \dots \exists x_{N_\phi} (\&\&_{i=1}^{N_\phi} \varepsilon_\phi(x_i, x_{i+1}, \bar{y})) \in T$
 $(\varepsilon_\phi(x, z, \bar{y}) := (\phi(x, \bar{y}) \& \phi(z, \bar{y}) \& (z \neq x \rightarrow ((z < x \rightarrow \rightarrow \rightarrow \forall t (z < t < x \rightarrow \phi(t, \bar{y}))) \& (x < z \rightarrow \rightarrow \rightarrow \forall t (x < t < z \rightarrow \phi(t, \bar{y}))))))$.

Доказательство легко следует из определения слабой o -минимальности теории. Пусть D модель o -минимальной теории. Q - ортогональное семейство одиночных типов из $S_1(D)$, P семейство социальных типов из $S_1(D)$. Зафиксируем перечисление P . Будем считать, что D является элементарной подмоделью некоторой $|P \cup Q \cup D|^+$ -насыщенной модели и все рассматриваемые элементы и модели находятся в этой фиксированной $|P \cup Q \cup D|^+$ -насыщенной модели.

Определим индукцией по $\langle n, m \rangle$ ($n < k = |P|$, $m < \omega$) следующие модели, элементы и типы:

$$A_0 = \emptyset, D_0 = D;$$

$$A_n = \{ \alpha_{1,j} \mid 1 \leq j \leq n; j < \omega; \alpha_{1,j} < \alpha_{1,j+1} \text{ реализуют один тип } p \in P \};$$

$$D_n = D(A_n);$$

$$A_{n,m} = \bigcup_{1 \leq i \leq n} A_i \cup \{ \alpha_{n,j} \mid j \leq m, \alpha_{n,j} \text{ реализует тип из } P \text{ с наименьшим ординалом, не реализуемый в } D(\bigcup_{1 \leq i \leq n} A_i) \}$$

Замечание 1. $A_{n,m}$ - алгебраически независимое множество над D

Замечание 2. $\text{tp}(\bar{\alpha}_{n_1}, \bar{\alpha}_{n_2}, \dots, \bar{\alpha}_{n_k} / D) = \text{tp}(\bar{\alpha}'_{n_1}, \bar{\alpha}'_{n_2}, \dots, \bar{\alpha}'_{n_k} / D)$
 для любых $\bar{\alpha}_{n_1}, \bar{\alpha}'_{n_1} \in A_{n_1} \setminus \bigcup_{j \neq n_1} A_j$, одинаково упорядоченных
 последовательностей одинаковой длины.

Пусть $p = \text{tp}(\alpha_{n_1} / D)$. По построению p — социальный. Следовательно, сечение, определяемое p , состоит из двух непустых выпуклых подмножеств D . Обозначим через C_n верхнее выпуклое множество. Рассмотрим следующее множество бескванторных формул в сигнатуре $\Sigma_0 = \{ < \}$.

$$R_{n,m+1}(x) = \{ a < x < c \mid c \in C_n; a \in D_{n,m} \text{ такой, что } \forall c' \in C_n, a < c' \},$$

Утверждение 3. $R_{n,m+1}(x)$ определяет иррациональное сечение в $D_{n,m}$, а следовательно единственным способом расширяется до полного типа над $D_{n,m}$.

Доказательство. Совместность $R_{n,m+1}(x)$ следует из вида выпуклого множества C_n , определяемого социальным типом p . Предположим, $R_{n,m+1}(x)$ не определяет иррациональное сечение. Следовательно, существует $a \in D_{n,m} \setminus D$, что для любого $e \in D_{n,m} \setminus D$ верно $\{ a < e \rightarrow c \in C_n (a < c < e) \}$ и тип $\text{tp}(a / D) = \text{tp}(\alpha_{n_1} / D) = p$.

Из теоремы 14 следует существование функции $h(x, d), d \in \epsilon D$, что $h(a, d) > a$ и $\text{tp}(h(a, d) / D) = p$. Но это противоречит выбору a , так как $h(a, d) \in D_{n,m}$. Следовательно, $R_{n,m+1}(x)$ определяет иррациональное сечение, которое единственным способом дополняется до типа над $S_1(D_{n,m})$ и является социальным над $D_{n,m}$. Возьмем произвольную реализацию типа $R_{n,m+1}(x)$. Обозначим его через $\alpha_{n,m+1}$.

1) $A_{n,m+1} = A_{n,m} \cup \{ \alpha_{n,m+1} \}$ алгебраически независимо над D . По построению $\alpha_{n,m+1} \in D(A_{n,m})$.

2) По индукционному предположению $\text{tp}(\bar{\alpha}_{n_1}, \dots, \bar{\alpha}_{n_k}, \bar{\alpha}_n / D) =$
 $= \text{tp}(\bar{\alpha}'_{n_1}, \dots, \bar{\alpha}'_{n_k}, \bar{\alpha}'_n / D)$.

Рассмотрим типы $\text{tp}(\bar{\alpha}_{n_1}, \dots, \bar{\alpha}_{n_k}, \bar{\alpha}_n, \alpha_{n,m+1} / D);$ (2)

$\text{tp}(\bar{\alpha}_{n_1}, \dots, \bar{\alpha}_{n_k}, \bar{\alpha}_n, \alpha_{n,m+1} / D).$ (3)

В моделях $D(\bar{\alpha}_{n_1}, \dots, \bar{\alpha}_{n_k}, \bar{\alpha}_n)$ и $D(\bar{\alpha}'_{n_1}, \dots, \bar{\alpha}'_{n_k}, \bar{\alpha}'_n)$ элементы $\alpha_{n,m+1}$

и $\alpha_{n,1}$ соответственно реализуют единственный социальный тип, определяемый выпуклым множеством C_n . Единственность будет следовать из леммы 4. Следовательно, типы (2) и (3) совпадают. Пусть $B = \{ \beta_n \mid \beta_n \text{ реализация типа } q_n \in Q \}$. Обозначим $D := D(\bigcup_{n < k} A_n \cup B)$.

Утверждение 4. а) $\bigcup_{n < k} A_n \cup B$ — алгебраически независимое множество над D ;

б) $\text{tp}(\beta_n / D(A \cup (B \setminus \{ \beta_n \})))$ — одиночный тип и определяется сечением D ;

в) $\forall \bar{\alpha}, \bar{\alpha}' \in A, \forall \bar{\beta} \in B$

$\{ \text{tp}(\bar{\alpha} / D) = \text{tp}(\bar{\alpha}' / D) \Rightarrow \text{tp}(\bar{\alpha}, \bar{\beta} / D) = \text{tp}(\bar{\alpha}', \bar{\beta} / D) \}$.

Доказательство. а) По построению и по лемме 5(б);

б) следует из а) и леммы 3(б);

в) следует из утверждения 4(а), леммы 1(б), леммы 5(б)

Теперь перейдем к доказательству основной теоремы.

Пусть D_0 — минимальная модель. $O = \{ U_\lambda \mid \lambda \in K \}$ — семейство выпуклых подмножеств модели D . Каждое выпуклое подмножество определяет два полных 1-типа. Множество всех 1-типов, определяемых семейством O , разделяется на три множества: рациональных, одиночных и социальных типов. Для каждого рационального типа существует константа из D , определяющая этот тип. В множестве одиночных типов выберем максимальное ортогональное подсемейство, которое обозначим через Q . Остальные одиночные типы из этого множества определяются при помощи D — определяемых функций и реализаций типов из Q (лемма 5(б)). Множество социальных типов обозначим P и зафиксируем перечисление типов ординалами. Рассмотрим модель D , построенную в предыдущем параграфе для P и Q .

$P_0 = \{ p \in P \mid \exists \alpha_{n,1} \in A, \alpha_{n,1} \text{ реализует тип } p \}$

По построению для любого $p \in P \setminus P_0$ существует D — определяемая функция $f(\bar{u}, d)$, $\exists \bar{\alpha} \in A$, что $\text{tp}(f(\bar{\alpha}, d) / D) = p$.

Рассмотрим модель $D^+ = \langle D, \bigcup_{\lambda \in K} U_\lambda \rangle$ в которой унарные предикаты U_λ определяются одноименными выпуклыми множествами из O .

Предложение 1 (плотный). Для любой формулы $\mu(\bar{x})$ сигнатуры модели D^+ существует формула $\psi_\mu(\bar{x}, \bar{\alpha}, \beta, d)$ модели D , ($\bar{\alpha} \in A, \beta \in B, d \in D$), что для любого $b \in D$ верно

$$[D^+ \models \mu(b) \Leftrightarrow D \models \psi_\mu(b, \bar{\alpha}, \beta, d)].$$

Доказательство проводится индукцией по шагам построения формул как в [1].

Для унарного предиката $U_n(x)$ соответствующая формула будет конъюнкцией двух подходящих формул следующего вида:

$$x \leq d; x < d, d < x, d \leq x, x < f(\bar{\alpha}, d), g(\bar{\alpha}, d) < x, g(\beta, d) < x, x < g(\beta, d), x < \alpha_{n,1}, \alpha_{n,1} < x, \beta_n < x, x < \beta_n. \text{ Здесь } \bar{\alpha}, \alpha_{n,1} \in A, \beta, \beta_n \in B, d, d \in D.$$

Пусть $\mu(\bar{y}) = \exists x \phi(x, \bar{y})$ формула сигнатуры модели D^+ . Тогда для формулы $\phi(x, \bar{y})$ по индукционному предположению существует формула $\psi_\phi(x, \bar{y}, \bar{\alpha}_n, \bar{\alpha}_n, \dots, \beta_n, \dots, \beta_n, d)$, $d \in D$, что $\forall a, b \in D [D^+ \models \phi(a, b) \Leftrightarrow D \models \psi_\phi(a, b, \bar{\alpha}_n, \bar{\alpha}_n, \dots, \beta_n, \dots, \beta_n, d)]$.

$$\bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,1_1}, \alpha_{n,1_2}, \dots, \alpha_{n,1_k} \rangle, 1_1 < 1_2 < \dots < 1_k;$$

$$\bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,j_1}, \alpha_{n,j_2}, \dots, \alpha_{n,j_l} \rangle, j_1 < j_2 < \dots < j_l.$$

По условию 2 и утверждению 4(в) мы можем заменить константы $\bar{\alpha}_n, \bar{\alpha}_n$ следующим образом:

$$\alpha_{n,1_1} \rightarrow \alpha_{n,z}; \quad \alpha_{n,j_1} \rightarrow \alpha_{n,z};$$

$$\alpha_{n,1_2} \rightarrow \alpha_{n,s}; \quad \alpha_{n,j_2} \rightarrow \alpha_{n,s};$$

$$\dots$$

$$\alpha_{n,1_k} \rightarrow \alpha_{n,zk}; \quad \alpha_{n,j_l} \rightarrow \alpha_{n,zl};$$

Поэтому мы можем считать, что $\bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,z}, \dots, \alpha_{n,zn} \rangle, \dots, \bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,z}, \dots, \alpha_{n,zl} \rangle, \dots$

По теореме 18 формула $\psi_\phi(x, \bar{y}, \bar{z}, t, d)$ распадается на конечное число формул (лемма 8), определяющих клетки.

Поэтому можно считать, что формула $\psi_\phi(x, \bar{y}, \bar{\alpha}, \beta, d)$ эквивалентна дизъюнкции формул вида

$$x = h(\bar{y}, \bar{\alpha}, \beta, d); \tag{4}$$

$f(\bar{y}, \bar{\alpha}, \bar{\beta}, d) < x < g(\bar{y}, \bar{\alpha}, \bar{\beta}, d)$, где $h(\bar{y}, \bar{z}, t, d)$, $f(\bar{y}, \bar{z}, t, d)$, $g(\bar{y}, \bar{z}, t, d) - d$ - определимые функции. (5)

Мы утверждаем, что $\psi_\mu(\bar{y}, \bar{\alpha}, \bar{\beta}, d)$ является дизъюнкцией формул вида

$$\exists I_1 \dots \exists I_r \exists x [\forall \bar{z}_1 \dots \forall \bar{z}_n \forall t_1 \dots \forall t_r [((\&\&(\alpha_{n,3i-1} < z_{n,1} < \alpha_{n,3i+1}) \& (t_n \in I_n \& \dots \& t_r \in I_r)) \Rightarrow x = h(\bar{y}, \bar{z}_1, \dots, \bar{z}_n, t_1, \dots, t_r, d) \& x = h(\bar{y}, \alpha_1, \dots, \alpha_n, \beta_1, \dots, \beta_r, d) \& \beta_n \in I_n \& \dots \& \beta_r \in I_r \&\& (x = h(\bar{y}, \alpha_1, \dots, \alpha_n, t_1, \dots, t_r, d))]] (6)$$

$$\exists I_1 \dots \exists I_r \exists x [\forall \bar{z}_1 \dots \forall \bar{z}_n \forall t_1 \dots \forall t_r [((\&\&(\alpha_{n,3i-1} < z_{n,1} < \alpha_{n,3i+1}) \& (t_n \in I_n \& \dots \& t_r \in I_r)) \Rightarrow f(\bar{y}, \bar{z}_1, \dots, \bar{z}_n, t_1, \dots, t_r, d) < x < g(\bar{y}, \bar{z}_1, \dots, \bar{z}_n, t_1, \dots, t_r, d) \& \&\beta_n \in I_n \& \dots \& \beta_r \in I_r \& f(\bar{y}, \alpha_1, \dots, \alpha_n, \beta_1, \dots, \beta_r) < x < g(\bar{y}, \alpha_1, \dots, \alpha_n, \beta_1, \dots, \beta_r) \&\& (f(\bar{y}, \alpha_1, \dots, \alpha_n, t_1, \dots, t_r, d) < x < g(\bar{y}, \alpha_1, \dots, \alpha_n, t_1, \dots, t_r, d))]] (7)$$

Здесь $\bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,1}, \dots, \alpha_{n,3k} \rangle$, $\bar{\alpha}'_n = \langle \alpha_{n,1}, \dots, \alpha_{n,3i} \rangle$
 $\bar{z}_n = \langle z_{n,1}, \dots, z_{n,k} \rangle$, $\bar{z}'_n = \langle z_{n,1}, \dots, z_{n,i} \rangle$
 $\bar{\alpha}'_n = \langle \alpha_{n,j_1}, \alpha_{n,j_2}, \dots, \alpha_{n,j_k} \rangle$, $j_1 < j_2 < \dots < j_k$
 $\bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,1}, \alpha_{n,2}, \dots, \alpha_{n,i_1} \rangle$, $i_1 < i_2 < \dots < i_1$
 $\bar{\alpha}_n = \langle \alpha_{n,2}, \alpha_{n,3}, \dots, \alpha_{n,3i-1}, \alpha_{n,3i}, \alpha_{n,3i+1} \rangle$
 $\bar{\alpha}'_n = \langle \alpha_{n,2}, \alpha_{n,3}, \dots, \alpha_{n,3i-1}, \alpha_{n,3i}, \alpha_{n,3i+1} \rangle$
 $\bar{\alpha} = \langle \alpha_1, \dots, \alpha_n \rangle$, $\bar{\alpha}' = \langle \alpha_1, \dots, \alpha_n \rangle$.

Утверждение 5. Для любого $b \in D$ верно

$$\{ D \vdash \psi_\mu(b, \bar{\alpha}', \bar{\beta}, d) \Rightarrow D^+ \vdash \mu(b) \}.$$

Доказательство. Так как в модели $D(\bar{\alpha}, \bar{\beta})$ выполняется формула (6) или (7), то существуют интервалы $J_1, \dots, J_r \subset D(\bar{\alpha}, \bar{\beta})$, что заменив этими интервалами неопределенные интервалы I_1, \dots, I_r формула (6) или (7) элиминирует кванторы $\exists I_1, \dots, \exists I_r$. $\beta_n \in J_n, \dots, \beta_r \in J_r$; $J_n \subset D(\bar{\alpha}', \bar{\beta})$. Так как $\beta_n \in D(\bar{\alpha}, \bar{\beta} \setminus \beta_n)$ и $\text{tp}(\beta_n / D(\bar{\alpha}, \bar{\beta} \setminus \beta_n))$ - одиночный, который определяется сечением D (утверждение 4(б)), то существует $J_n \subset J_n$, что $J_n \subset D$ и $\beta_n \in J_n \subset J_n$. Следовательно, существуют

интервалы $J_1, \dots, J_r \subset D$, ($\beta_n \in J_1, \dots, \beta_r \in J_r$), для которых выполняется формула (6) или (7). Таким образом, мы получили

$$D(\bar{\alpha}) \models \exists x \forall \bar{z}_n \dots \forall \bar{z}_r \forall t_1 \dots \forall t_r \{ (\alpha_{n,3i-1} < z_{n,1} < \alpha_{n,3i+1}) \& t_n \in J_n \& \dots \& t_r \in J_r \} \rightarrow x = h(b, \bar{z}_n, \dots, \bar{z}_r, t_1, \dots, t_r, d); \quad (8)$$

$$D(\bar{\alpha}) \models \exists x \forall \bar{z}_n \dots \forall \bar{z}_r \forall t_1 \dots \forall t_r \{ (\alpha_{n,3i-1} < z_{n,1} < \alpha_{n,3i+1}) \& t_n \in J_n \& \dots \& t_r \in J_r \} \rightarrow f(b, \bar{z}_n, \dots, \bar{z}_r, t, d) < x < g(b, \bar{z}_n, \dots, \bar{z}_r, t, d). \quad (9)$$

Условия вида $\alpha_{n,3i-1} < z_{n,1} < \alpha_{n,3i+1}$ позволяют в рассуждениях переходить к типам, так как любые кортежи элементов из $D(\bar{\alpha})$, удовлетворяющие посылке формул (8), (9), должны реализовывать один тип над D , что $\bar{\alpha}$ (теорема 7, теорема 10, лемма 4). Следовательно, из истинности формул (6), (7) следует истинность следующих утверждений (10), (11). Для любых $\bar{\gamma}_n, \dots, \bar{\gamma}_r, \delta_n, \dots, \delta_r, \bar{\gamma}_n, \dots, \bar{\gamma}_r, \delta_n, \dots, \delta_r \in D$ верно $\delta_r, \delta_r \in J_r$, то $h(b, \bar{\gamma}_n, \dots, \bar{\gamma}_r, \delta) = h(b, \bar{\gamma}_n, \dots, \bar{\gamma}_r, \delta)$; (10)

$$\{f(b, \bar{\gamma}_n, \dots, \bar{\gamma}_r, \delta_n, \dots, \delta_r) < g(b, \bar{\gamma}_n, \dots, \bar{\gamma}_r, \delta_n, \dots, \delta_r)\}. \quad (11)$$

По теореме компактности существует формула $\theta(\bar{z}, d_1) \in tp(\bar{\alpha}/D)$, что верно

$$\forall \bar{z} \forall t \forall \bar{z}' \forall t' \{ \theta(\bar{z}, d_1) \& \theta(\bar{z}', d_1) \& t \in J_n \dots \& t' \in J_n \dots \& t \in J_r \dots \& t' \in J_r \rightarrow h(b, \bar{z}, t, d) = h(b, \bar{z}', t', d) \} \quad (12)$$

или $[f(b, \bar{z}, t, d) < g(b, \bar{z}', t', d)]. \quad (13)$

Формула (12) или (13) истинна в модели D , а следовательно в D , так как они содержат параметры только из D .

Случай 1. (12) истинна в D .

Возьмем произвольные $a_n, \dots, a_r, c_n, \dots, c_r \in D$, такие что

$$D \models \theta(a_n, \dots, a_r, d_1) \& c_n \in J_n \& \dots \& c_r \in J_r.$$

Тогда из (12) следует $h(b, a, c, d) = h(b, a, \beta, d)$. Отсюда следует, что $h(b, a, \beta, d) \in D$ и следовательно существует $a \in D$; $h(b, a, \beta, d) = a$. Отсюда следует истинность формулы $\psi_\Phi(a, b, a, \beta, d)$.

Случай 2. (13) истинна в D.

Из леммы 7 следует существование $c \in D$, что

$$D \vdash \forall \bar{z} \forall t [\theta(\bar{z}, d_1) \& t \in J_{\alpha} x_1 \dots x_n \rightarrow f(b, \bar{z}, t, d) \leq c < g(b, \bar{z}, t, d)] \text{ или}$$

$$D \vdash \forall \bar{z} \forall t [\theta(\bar{z}, d_1) \& t \in J_{\alpha} x_1 \dots x_n \rightarrow f(b, \bar{z}, t, d) < c \leq g(b, \bar{z}, t, d)].$$

Для определенности будем считать, что выполняется первая формула. Из того, что $\theta(\bar{z}, d_1) \in \text{tp}(\bar{\alpha} / D)$, $\beta \in J_{\alpha} x_1 \dots x_n$, то $f(b, \bar{\alpha}, \beta, d) \leq c < g(b, \bar{\alpha}, \beta, d)$.

Рассмотрим интервал $(c, g(b, \bar{\alpha}, \beta, d))$. По лемме 3(a) существует $a \in D$, что $c < a < g(b, \bar{\alpha}, \beta, d)$.

$$\text{Имеем } f(b, \bar{\alpha}, \beta, d) < a < g(b, \bar{\alpha}, \beta, d).$$

Следовательно, $D \vdash \psi_{\phi}(a, b, \bar{\alpha}, \beta, t, d)$. (14)

(14) выполняется в случаях (1) и (2). По индукционному предположению для формулы ϕ верно $D^+ \vdash \phi(a, b)$. Отсюда $D^+ \vdash \exists x \phi(x, b)$. Следовательно, $D^+ \vdash \mu(b)$.

Утверждение 6. Для любого $b \in D$ верно

$$\{ D^+ \vdash \mu(b) \rightarrow D \vdash \psi_{\mu}(b, \bar{\alpha}, \beta, d) \}.$$

Доказательство. $D^+ \vdash \mu(b) \rightarrow D^+ \vdash \phi(a, b)$, $a \in D$.

По индукционному предположению $D^+ \vdash \psi_{\phi}(a, b, \bar{\alpha}, \beta, d)$. А так как формула ψ_{ϕ} эквивалентна дизъюнкции формул вида (4), (5), то верно

$$D \vdash a = h(b, \bar{\alpha}, \beta, d), \quad (15)$$

или

$$D \vdash f(b, \bar{\alpha}, \beta, d) < a < g(b, \bar{\alpha}, \beta, d); \quad (16)$$

$$M := D(\bar{\alpha}). \text{ Тогда } M(\beta_1, \dots, \beta_n) = a = h(b, \bar{\alpha}, \beta, d) \quad (17)$$

или

$$M(\beta_1, \dots, \beta_n) \vdash f(b, \bar{\alpha}, \beta, d) < a < g(b, \bar{\alpha}, \beta, d). \quad (18)$$

По лемме 6 существуют интервалы $J_1, \dots, J_n \subset M$, что

$$1) \beta_1 \in J_1, \dots, \beta_n \in J_n;$$

$$2) M \models \forall t_1, \dots, \forall t_r (t_1 \in J_1 \& \dots \& t_r \in J_r \rightarrow a = h(\bar{b}, \bar{\alpha}, t, d)) \quad (19)$$

или

$$M \models \forall t_1, \dots, \forall t_r (t_1 \in J_1' \& \dots \& t_r \in J_r' \rightarrow f(\bar{b}, \bar{\alpha}, t, d) < a < g(\bar{b}, \bar{\alpha}, t, d)) \quad (20)$$

Так как $\beta_1 \in J_1, J_1 \subset D(\bar{\alpha})$, в $D(\bar{\alpha})$ не реализуется $tp(\beta_1 / D)$ и он является одиночным, то по лемме 3(б) существует $J_1 \subset J_1', J_1 \subset D, \beta_1 \in J_1$. Таким образом, $D(\bar{\alpha}) \models \forall t_1 \dots t_r ((t_1 \in J_1 \& \dots \& t_r \in J_r) \rightarrow a = h(\bar{b}, \bar{\alpha}, t, d))$; (21)

$$D(\bar{\alpha}) \models \forall t_1, \dots, \forall t_r ((t_1 \in J_1 \& \dots \& t_r \in J_r \rightarrow f(\bar{b}, \bar{\alpha}, t, d) < a < g(\bar{b}, \bar{\alpha}, t, d)) \quad (22)$$

Отсюда для любого $\bar{\gamma} \in D$, если $tp(\bar{\gamma} / D) = tp(\bar{\alpha} / D)$, то $D \models \forall t (t \in J_1 \times \dots \times J_r \rightarrow a = h(\bar{b}, \bar{\gamma}, t, d))$; (23)

$$D \models \forall t (t \in J_1 \times \dots \times J_r \rightarrow (f(\bar{b}, \bar{\gamma}, t, d) < a < g(\bar{b}, \bar{\gamma}, t, d))). \quad (24)$$

Рассмотрим $\bar{\gamma} \in D(\bar{\alpha}')$, $\bar{\gamma} = \langle \bar{\gamma}_1, \dots, \bar{\gamma}_n \rangle$, $\bar{\gamma}_n = \langle \bar{\gamma}_{n,1}, \dots, \bar{\gamma}_{n,k} \rangle$

$$\bar{\gamma}_n = \langle \bar{\gamma}_{n,1}, \dots, \bar{\gamma}_{n,1} \rangle$$

$$\alpha_{n,2} \langle \bar{\gamma}_{n,1} \langle \alpha_{n,4}, \alpha_{n,5} \langle \bar{\gamma}_{n,2} \langle \alpha_{n,7}, \dots \rangle \rangle \rangle \dots$$

$$\alpha_{n,3j-1} \langle \bar{\gamma}_{n,1} \langle \alpha_{n,3j+1} \dots \rangle \rangle$$

$$\alpha_{n,3j-1} \langle \bar{\gamma}_{n,j} \langle \alpha_{n,3j+1} \dots \rangle \rangle$$

Из теоремы 10 и леммы 4 следует, что $tp(\bar{\gamma} / D) = tp(\bar{\alpha} / D)$.

Отсюда $D(\bar{\alpha}') \models \forall \bar{z} \forall t ((\&\& \alpha_{n,3j-1} \langle z_{n,1} \langle \alpha_{n,3j+1} \dots \rangle \& \&$

$$\&t \in J_1 \times \dots \times J_r \rightarrow a = h(\bar{b}, \bar{z}, t, d)) \quad (25)$$

или

$$D(\bar{\alpha}') \models \forall \bar{z} \forall t (\&\& \alpha_{n,3j-1} \langle z_{n,1} \langle \alpha_{n,3j+1} \dots \rangle \& \& t \in J_1 \times \dots \times J_r \rightarrow f(\bar{b}, \bar{z}, t, d) < a < g(\bar{b}, \bar{z}, t, d)) \quad (26)$$

Отсюда, заменив a на $\exists x$ и J_1 на $\exists I_1$, получим что \bar{b} удовлетворяет (6) или (7).

Таким образом, из утверждений 2,3 следует предложение 1.

Теорема 19. Пусть D ω -минимальная модель, $\{U_\lambda \mid \lambda \in K\}$ семейство выпуклых подмножеств D . Тогда теория $\text{Th}(\langle D, U_\lambda \rangle_{\lambda \in K})$ слабо ω -минимальна.

Доказательство. Для D имеется три возможности :

- а) D - плотная ω -минимальная модель;
- б) D - дискретная ω -минимальная модель;
- в) D - смешанная ω -минимальная модель.

а) Пусть $\mu(z, b)$ произвольная формула с одной свободной переменной z и параметрами из D^+ . По предложению 1 существует формула $\psi_\mu(z, \bar{y}, \bar{\alpha}, \beta, d)$ ($\bar{\alpha}, \beta \in D$, $d \in D$), что для любого $a \in D$

$$\{ D^+ \models \mu(a, b) \leftrightarrow D \models \psi_\mu(a, b, \bar{\alpha}, \beta, d) \}.$$

Рассмотрим формулу $\psi_\mu(z, b, \bar{\alpha}, \beta, d)$. По ω -минимальности D $\psi_\mu(D, b, \bar{\alpha}, \beta, d) = \bigcup I_1 \cup \bigcup \{U\{d_1\}\}$ - есть конечное объединение интервалов и одноэлементных множеств. Пусть $a_1, a_2 \in I_1 \cap D$. Тогда $\{a_1, a_2\} \subset I_1$ и следовательно для любого $d \in \{a_1, a_2\} \cap D$ $D \models \psi_\mu(d, \bar{\alpha}, \beta, d)$ и по предложению 1 $D^+ \models \mu(d, b)$.

Следовательно, реализация формулы $\mu(z, b)$ распадается на конечное число выпуклых множеств, так как число таких выпуклых множеств зависит от b и от формулы $\psi_\mu(z, \bar{y}, \bar{\alpha}, \beta, d)$ ω -минимальной модели D . По теореме 6 для формулы $\psi_\mu(z, \bar{y}, \bar{\alpha}, \beta, d)$ число выпуклых множеств должно быть ограничено и это число не зависит от b . Следовательно, число выпуклых множеств для формул $\mu(z, \bar{y})$ ограничено. Следовательно, по лемме 9 теория модели D^+ слабо ω -минимальна.

б) Заметим, что в дискретных ω -минимальных моделях не существует одиночных типов [теорема 14]. Аналог предложения 1 для дискретных ω -минимальных моделей вытекает из теоремы Пиллай - Стейнхорна и его доказательство (аналог) повторяет доказательство предложения 1 в более простой форме. Роль модели D играет следующая модель $D = D(A)$, где $A = \{ \delta \mid \text{tp}(\delta / D) \in P \}$. Для каждого $p \in P$ в A существует ровно два элемента, удовлетворяющих p . Здесь P -

максимальное ортогональное подмножество социальных (неглавных) типов над $S_1(D)$ из множества социальных типов, определяющих при помощи семейства выпуклых множеств. Первый шаг индукции использует только следующие формулы:

$\{ x \leq d, d \leq x, x < f(\delta), f(\delta) < x, x < \delta, \delta < x \mid d \in D, \delta \in A, f - \text{унарная строго монотонная } \omega\text{-определимая функция} \}$.

в) Смешанный случай вытекает из а), б) и из теоремы Пилля-Стейнхорна [6], в которой доказано, что любая формула ω -минимальной теории есть булева комбинация формул дискретных и плотных частей модели.

1. Macpherson D., Marker D., Steinhorn C. Weakly ω -minimal structures and real closed fields / Preprint, 1993. P.1-40.
2. Van den Dries L. Remarks on Tarski's problem concerning $(\mathbb{R}, +, \cdot, \exp)$ // G. Lolli, G. Longo and A. Marcja, eds. Logic Colloquium 1982. - North-Holland, Amsterdam, 1984. P. 97-121.
3. Pillay A., Steinhorn C. Definable sets in ordered structures I // Trans. Amer. Math. Soc. 295(1986). P.565-592.
4. Dickmann M. Elimination of quantifiers for ordered valuation rings: Proceedings 3rd Easter Model Theory Conference at Gross Koris. - Berlin, 1985.
5. Knight J., Pillay A.; Steinhorn C. Definable sets in ordered structures II // Trans. Amer. Math. Soc. 295 (1986), P. 593-605.
6. Pillay A., Steinhorn C. Definable sets in ordered structures. III // Trans. Amer. Math. Soc. 300(1988), P.469-476.
7. Laskowski M., Steinhorn C. On ω -minimal expansions of archimedean ordered groups / Preprint, 1994 P.1-21.
8. Marker D., Steinhorn C. Definable types in ω -minimal theories // Journal of Symbolic Logic, . 59(1994). P.185-198.
9. Pillay A., Steinhorn C. Discrete ω -minimal structures // Ann. Pure App. Logic 34(1987). P.275-290