

ПРИКЛАДНАЯ ЛОГИКА
(Вычислительные системы)

1986 год

Выпуск 116

УДК 517.11

ОБ АКСИОМАХ ДЛЯ КЛАССОВ С СИЛЬНЫМИ ГОМОМОРФИЗМАМИ

С.С. Гончаров

Работа относится к направлению теории моделей, связанному с характеризацией аксиом классов моделей с различными свойствами. Наиболее полное отражение это классическое направление теории моделей нашло в книге Г.Кейслера и Ч.Чэна [4]. Данная тематика привлекала внимание самых различных авторов [I, 5-8, 10, II, 16, 18, 20]. Отмечу несколько наиболее важных результатов, тесно связанных с решаемой здесь проблемой. Прежде всего это теорема Лося-Мальцева [II, 14], утверждающая, что любой аксиоматизируемый гомоморфно замкнутый класс аксиоматизируем позитивными формулами.

Р.Линдон [7] усилил этот результат, доказав теорему: каждый аксиоматизируемый и гомоморфно замкнутый подкласс аксиоматизируемого класса моделей аксиоматизируем внутри этого класса с помощью позитивных аксиом.

Г.Кейслер [5] ввел понятие строгого гомоморфизма и дал характеристику аксиоматизируемых классов моделей, замкнутых относительно строгих гомоморфизмов. Классы, в которых каждый гомоморфизм строгий, легко характеризуется аксиоматически. Действительно, для этого необходимо и достаточно, чтобы в этом классе для отрицания любого предиката существовала эквивалентная ему позитивная Э-формула.

А.И.Мальцев [13] ввел промежуточное понятие сильного гомоморфизма, которое является удобным при изучении связей в моделях. В случае алгебр оно совпадает с обычным понятием гомоморфизма.

При изучении вычислительных моделей с предикатными вычислениями мы должны рассматривать не обычные, а многозначные функции, а в связи с этим при исследовании вопросов представления одних алгоритмов через другие мы должны пользоваться уже не обычными го-

омоморфизмами, а сильными. В связи с этим представляется важным изучение классов с сильными гомоморфизмами. В последние годы большой цикл работ был выполнен в этом направлении [1, 2, 4, 19-21].

А.И.Мальцев в [13] сформулировал следующий вопрос: нельзя ли указать строение тех аксиом, которые описывают классы моделей, внутри которых каждый гомоморфизм сильный?

В настоящей работе получена характеристизация систем аксиом для аксиоматизируемых классов, в которых каждый гомоморфизм сильный. В случае неаксиоматизируемых классов показано, что аксиоматически это свойство не характеризуется. Таким образом, дано полное решение проблемы А.И.Мальцева.

В [1] и [21] также было предпринято изучение сильных гомоморфизмов и аксиоматизируемых классов с сильными гомоморфизмами, а также заявлено решение вопроса из [13]. Однако в действительности в этих работах решается другой вопрос. Авторы [1] и [21] изучают классы, в которых по определению рассматриваются лишь сильные гомоморфизмы и изучена в этом случае характеристизация классов аксиом для замкнутости этих классов относительно различных конструкций с использованием лишь сильных гомоморфизмов. А именно в [21] доказаны

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 1. Класс алгебраических систем замкнут относительно строгих гомоморфных образов (факторов), строгих подсистем и ультрапроизведений тогда и только тогда, когда он аксиоматизируем формулами вида

$$P_{z_1}(x_{11}, \dots, x_{1n}) \wedge \dots \wedge P_{z_k}(x_{k1}, \dots, x_{kk}) \rightarrow [\pi_1 \vee \dots \vee \pi_k],$$

где символы переменных в левой части \rightarrow все различны, а π_1, \dots, π_k — произвольные атомные формулы.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 2.

(i) Класс алгебраических систем замкнут относительно строгих гомоморфных образов, слабых подсистем и ультрапроизведений тогда и только тогда, когда он может быть аксиоматизируем формулами вида

$$[P_{z_1}(x_{11}, \dots) \wedge \dots \wedge P_{z_k}(x_{k1}, \dots)] \rightarrow [e_1 \vee \dots \vee e_n],$$

где e_1, \dots, e_n — равенства (и все символы переменных x_i в левой части \rightarrow различны).

(ii) Класс алгебраических систем замкнут относительно строгих гомоморфных образов, слабых подсистем и фильтрованных произ-

ведений тогда и только тогда, когда он аксиоматизируем формулами вида

$$[P_{i_1}(x_{11}, \dots) \wedge \dots \wedge P_{i_n}(x_{n1}, \dots)] \rightarrow e,$$

где e - равенство (и все x_{ij} -е различны).

Аналогичные утверждения получены и в [I], которые рассматриваются в качестве решения проблемы А.И.Мальцева.

Перейдем теперь к изложению основного результата этой работы. Будем следовать в основных определениях, понятиях и результатах теории моделей книге Ч.Чэна и Г.Кейслера [4] и обзору А.И.Мальцева [13].

Будем использовать следующее сокращение: если x_1, \dots, x_n - набор переменных или элементов, то вместо него часто будем писать для краткости просто \bar{x} . Выражения $\forall \bar{x} \varphi(\bar{x})$ и $\exists \bar{x} \varphi(\bar{x})$, где φ - некоторое выражение, будут сокращениями соответственно для выражений $\forall x_1 \dots \forall x_n \varphi(x_1, \dots, x_n)$ и $\exists x_1 \dots \exists x_n \varphi(x_1, \dots, x_n)$. Если \bar{x} и \bar{y} - два набора, то выражения $\bar{x} = \bar{y}$ и $\bar{x} \neq \bar{y}$ являются сокращениями соответственно формул $\bigwedge_{i=1}^n x_i = y_i$ и $\bigvee_{i=1}^n x_i \neq y_i$.

Назовем формулу φ позитивной Э-формулой, если она принадлежит наименьшему подклассу формул, содержащему атомарные формулы, и замкнутому относительно дизъюнкций, конъюнкций и наложения кванторов существования. Нетрудно заметить, что любая позитивная Э-формула эквивалентна формуле вида $(\exists u_1 \dots \exists u_n)(\bar{x}, u_1, \dots, u_n)$, где \bar{u} - уже бескванторная позитивная формула [4]. Е.Мирчевский [16] заметил, что позитивные формулы сохраняют истинность на гомоморфных образах, а А.Робинсон [17] заметил, что аксиоматизируемый класс замкнут относительно расширений тогда и только тогда, когда он аксиоматизируем Э-формулами. Отсюда мы можем заключить, что позитивные Э-формулы сохраняют истинность при гомоморфизмах, т.е. для любой позитивной Э-формулы $\varphi(x_1, \dots, x_n)$, гомоморфизма γ из M в N и набора элементов a_1, \dots, a_n из $|M|$, если $M \models \varphi(a_1, \dots, a_n)$, то $N \models \varphi(\gamma(a_1), \dots, \gamma(a_n))$.

Введем теперь новый класс 8-формул, с помощью которого получим ответ на вопрос А.И.Мальцева.

Для любого n -местного предикатного символа P назовем 8-аксиомой для предиката P формулу следующего вида:

$$1) \forall \bar{x} P(\bar{x}),$$

- 2) $(\forall \bar{x})(\top_P(\bar{x}) \leftrightarrow \phi(\bar{x}))$,
- 3) $(\forall \bar{x})(\top_P(\bar{x}) \rightarrow (\exists \bar{y}^1 \dots \exists \bar{y}^P \Psi(\bar{x}, \bar{y}^1, \dots, \bar{y}^P) \& \bigwedge_{j=1}^P P(\bar{y}^j))) \&$
 $\& (\forall \bar{x} \forall \bar{y}^1 \dots \forall \bar{y}^P ((P(\bar{x}) \& \Psi(\bar{x}, \bar{y}^1, \dots, \bar{y}^P)) \rightarrow \bigvee_{j=1}^P (\bar{x} = \bar{y}^j)),$
- 4) $(\forall \bar{x})(\top_P(\bar{x}) \rightarrow (\phi(\bar{x}) \vee (\exists \bar{y}^1 \dots \bar{y}^P) (\Psi(\bar{x}, \bar{y}^1, \dots, \bar{y}^P) \&$
 $\& \bigwedge_{j=1}^P P(\bar{y}^j))) \& (\forall \bar{x} \forall \bar{y}^1 \dots \bar{y}^P) (P(\bar{x}) \&$
 $\& \Psi(\bar{x}, \bar{y}^1, \dots, \bar{y}^P) \rightarrow \bigvee_{j=1}^P (\bar{x} = \bar{y}^j)),$

где Ψ, Φ позитивные Э-формулы.

ТЕОРЕМА. В аксиоматизируемом классе К все гомоморфизмы сильные тогда и только тогда, когда для любого предикатного символа в К выполнена S-аксиома.

СЛЕДСТВИЕ. Если в аксиоматизируемом классе К все гомоморфизмы сильные, тогда для любой сигнатуры Σ_0 сигнатуры Σ класса К существует расширение $\Sigma_0 \subseteq \Sigma_1 \subseteq \Sigma$ такое, что в обеднении класса К до сигнатуры Σ_1 вновь все гомоморфизмы сильные и $\text{card } |\Sigma_1| \leq \max \{\text{card } |\Sigma|, \omega\}$.

Заметим также, что условие аксиоматизируемости в теореме существенно.

Рассмотрим сигнатуру Σ с бесконечным множеством одноместных предикатов P_1, \dots, P_n и следующую систему аксиом:

- 1) $(\forall x) \top_{P_i}(x) \vee \top_{P_j}(x)$, если $i \neq j$,
- 2) $(\exists x_1 \dots x_n) (\bigwedge_{i < j} x_i \neq x_j \& \bigwedge_{i=1}^n \top_{P_e}(x_i))$,

где $e, n \in \mathbb{N}$. Легко понять, используя характеристикацию теорий с одноместными предикатами [3], что данная теория пустая. Рассмотрим в ней две счетных модели \mathcal{N} и \mathcal{M} таких, что в \mathcal{N} тип $P(x) \in$

$\models \{\top_P(x) | n \in N\}$ реализуется, а в M нет. Определим $K_1 \models \{M\}$ и $K_2 = \{N\}$. Из полноты мы получаем, что $\text{Th}(K_1) = \text{Th}(K_2)$, но в классе K_1 все гомоморфизмы очевидно сильные, а в K_2 - нет.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО теоремы. Докажем вначале необходимость. Пусть $T = \text{Th}(K)$. Предположим противное, что для некоторого сигнатурного предикатного символа P не выполнена ни одна S -аксиома.

Определим множество формул $\Delta_0(x_1, \dots, x_n)$, положив:

$$\Delta_0(x_1, \dots, x_n) \models \{\top_\varphi(x_1, \dots, x_n) | T \vdash \varphi(x_1, \dots, x_n) \rightarrow$$

$$\rightarrow \top_P(x_1, \dots, x_n) \text{ и } \varphi \text{ - позитивная } \exists\text{-формула}\}.$$

ЛЕММА I. Множество формул $T \cup \Delta_0(x_1, \dots, x_n) \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\}$ непротиворечиво.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположим, что указанное множество противоречиво. В этом случае по теореме компактности найдутся формулы $\top_{\varphi_1}, \dots, \top_{\varphi_n}$ из Δ_0 такие, что $T \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\}$ противоречиво или $T \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\top_{\varphi_1}, \dots, \top_{\varphi_n}\}$ противоречиво.

Если $T \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\}$ противоречиво, то в K выполнена аксиома $\forall x_1, \dots, x_n P(x_1, \dots, x_n)$, что противоречит предположению. Рассмотрим второй случай. Если $T \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\top_{\varphi_1}, \dots, \top_{\varphi_n}\}$ - противоречивое множество, то и

$$T \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\bigwedge_{i=1}^n \top_{\varphi_i}\}$$

противоречиво, но формула $\bigwedge_{i=1}^n \top_{\varphi_i}$ эквивалентна формуле $\top(\bigvee_{i=1}^n \varphi_i)$, а поэтому $T \cup \{\top_P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\top(\bigvee_{i=1}^n \varphi_i)\}$ противоречиво и, следовательно,

$$T \vdash \top_P(x_1, \dots, x_n) \rightarrow (\bigvee_{i=1}^n \varphi_i)(x_1, \dots, x_n),$$

но $T \vdash \varphi_i(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \top_P(x_1, \dots, x_n)$ для всех $1 \leq i \leq n$, а поэтому

$$T \vdash \bigvee_{i=1}^n \varphi_i(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \top_P(x_1, \dots, x_n)$$

и, следовательно,

$$T \vdash \bigvee_{i=1}^n \varphi_i(x_1, \dots, x_n) \leftrightarrow \top_P(x_1, \dots, x_n),$$

т.е. для Р выполнена S-аксиома, что также противоречит нашему предположению и доказывает лемму.

Расширим теперь наше множество Δ_0 до Δ_1 , положив:

$$\Delta_1 = \Delta_0 \cup \{(\exists y_1^1 \dots y_n^1 \dots y_1^k \dots y_n^k) \times \\ \times (\Psi(x_1, \dots, x_n, y_1^1, \dots, y_n^1, \dots, y_1^k, \dots, y_n^k) \& \& P(y_1^1, \dots, y_n^1))\}$$

где Ψ — позитивная Э-формула и

$$T \vdash (\forall x_1 \dots x_n y_1^1 \dots y_n^1 \dots y_1^k \dots y_n^k) ((P(x_1, \dots, x_n) \& \\ \& \Psi(x_1, \dots, x_n, y_1^1, \dots, y_n^1, \dots, y_1^k, \dots, y_n^k) \& \& P(y_1^1, \dots, y_n^1)) \rightarrow \\ \rightarrow \bigvee_{j=1}^k (\& (y_j^1 = x_j))))\}.$$

ЛЕММА 2. Множество формул $T \cup \Delta_1$ не противоречиво.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположив противное и применив теорему компактности А.И.Мальцева, мы получаем, что найдутся такие формулы $\Gamma \Psi_1 \dots \Gamma \Psi_k$ из $\Delta_1 \setminus \Delta_0$ и $\Gamma \varphi_1 \dots \Gamma \varphi_k$ из Δ_0 , что множества

$$T \cup \{\neg P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\Gamma \Psi_1, \dots, \Gamma \Psi_k\}$$

либо

$$T \cup \{\neg P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\Gamma \Psi_1, \dots, \Gamma \Psi_k\} \cup \{\Gamma \varphi_1, \dots, \Gamma \varphi_k\}$$

противоречивы. Аналогично лемме I мы заключаем отсюда, что

$$T \vdash \neg P(x_1, \dots, x_n) \rightarrow (\bigvee_{i=1}^k \hat{\Psi}_i)$$

либо

$$T \vdash \neg P(x_1, \dots, x_n) \rightarrow (\bigvee_{i=1}^k \hat{\Psi}_i) \vee (\bigvee \varphi_i),$$

причем $\hat{\Psi}_i$ имеет вид

$$(\exists y_1^1 \dots y_n^1 \dots y_1^{k_i} \dots y_n^{k_i}) \times \\ \times (\Psi_i(x_1, \dots, x_n, y_1^1, \dots, y_n^1, \dots, y_1^{k_i}, \dots, y_n^{k_i}) \& \& P(y_1^1, \dots, y_n^1))$$

и в Т выводимы формулы

$$(\forall x_1 \dots x_n y_1^1 \dots y_n^1 \dots y_1^{k_1} \dots y_n^{k_1}) ((P(x_1, \dots, x_n) \wedge \bigwedge_{j=1}^{k_1} P(y_1^j, \dots, y_n^j)) \wedge$$

$$\wedge \Psi_1(x_1, \dots, x_n, y_1^1, \dots, y_n^1, \dots, y_1^{k_1}, \dots, y_n^{k_1}) \Rightarrow \bigvee_{j=1}^{k_1} (\bigwedge_{p=1}^n (x_p = y_p^j)))$$

для $1 \leq i \leq 1$ и $(\forall x_1 \dots x_n) (\varphi_1(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \neg P(x_1, \dots, x_n))$
для $1 \leq i \leq k$.

Рассмотрим теперь формулы

$$\Psi(x_1, \dots, x_n; y_{11}^1, \dots, y_{n1}^1, \dots, y_{11}^{k_1}, \dots, y_{n1}^{k_1}; \dots, y_{11}^1, \dots, y_{n1}^{k_1}) \Leftarrow$$

$$\Leftarrow \Psi_1(x_1, \dots, x_n, y_{11}^1, \dots, y_{n1}^1, \dots, y_{11}^{k_1}, \dots, y_{n1}^{k_1}) \vee \dots$$

$$\dots \vee \Psi_1(x_1, \dots, x_n, y_{11}^1, \dots, y_{n1}^1, \dots, y_{11}^{k_1}, \dots, y_{n1}^{k_1}),$$

$$\varphi(x_1, \dots, x_n) \Leftarrow \bigvee_{i=1}^k \varphi_i.$$

В таком случае выполнено

$$T \vdash \varphi(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \neg P(x_1, \dots, x_n),$$

$$T \vdash (\forall x_1, \dots, x_n; y_{11}^1, \dots, y_{n1}^1, \dots, y_{n1}^{k_1}) \times$$

$$\times (\Psi(x_1, \dots, x_n; y_{11}^1, \dots, y_{n1}^1, \dots, y_{11}^{k_1}, \dots, y_{n1}^{k_1}, \dots, y_{11}^1, \dots, y_{n1}^{k_1}) \wedge$$

$$\wedge \bigwedge_{s=1}^1 \bigwedge_{j=1}^{k_s} P(y_{1s}^j, \dots, y_{ns}^j) \rightarrow \bigvee_{s=1}^1 \bigvee_{j=1}^{k_s} (\bigwedge_{i=1}^n y_{is}^j = x_i)$$

и

$$T \vdash \neg P(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \varphi(x_1, \dots, x_n) \vee$$

$$\forall (\exists y_{11}^1 \dots y_{n1}^1 \dots y_{11}^1 \dots y_{n1}^1 \dots y_{11}^{k_1} \dots y_{n1}^{k_1}) (\Psi(y_{11}^1, \dots, y_{n1}^1, \dots, y_{11}^1, \dots$$

$$\dots, y_{n1}^1, \dots, y_{11}^{k_1}, \dots, y_{n1}^{k_1}) \wedge \bigwedge_{s=1}^1 \bigwedge_{j=1}^{k_s} P(y_{1s}^j, \dots, y_{ns}^j)).$$

Но в этом случае для Р вновь выполнена одна из 8-аксиом, что противоречит предположению и доказывает нашу лемму.

Определим по любому множеству формул Ψ множество $(\Psi)_{\text{pos}} \Leftarrow \{\lambda(x_1, \dots, x_n) | T \cup \Psi \vdash \lambda(x_1, \dots, x_n) \text{ и } \lambda - \text{позитивная } \exists\text{-формула}\}$.

ЛЕММА 3. Множество формул

$$(\Delta_1)_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\} \cup T$$

не противоречиво.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположив противное и применив теорему компактности А.И.Мальцева, мы получаем, что $T \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ противоречиво либо найдутся $\lambda_1, \dots, \lambda_m$ — формулы из $(\Delta_1)_{\text{Pos}}$ такие, что множество $T \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\} \cup \{\lambda_1, \dots, \lambda_m\}$ — противоречиво. Но в первом случае для P выполнена S -аксиома $\forall x_1 \dots x_n \exists P(x_1, \dots, x_n)$ или, что то же самое, $(\forall \bar{x})(\exists P(\bar{x}) \leftrightarrow x_i = x_i)$, а во втором случае мы получаем из противоречивости $T \vdash \& \lambda_1 \rightarrow P(x_1, \dots, x_n)$. Так как λ_i ($1 \leq i \leq m$) — формулы из $(\Delta_1)_{\text{Pos}}$, то λ_i — позитивные \exists -формулы и, следовательно, $\& \lambda_i$ — позитивная \exists -формула и, по определению классов Δ_0 и Δ_1 , формула $\exists (\& \lambda_i)$ принадлежит Δ_1 . Но, по определению $(\Delta_1)_{\text{Pos}}$, мы имеем $\Delta_1 \cup T \vdash \lambda$ для $1 \leq i \leq m$, следовательно, $\Delta_1 \cup T \vdash \& \lambda_i$, что противоречит лемме 2 и доказывает лемму 3.

Построим теперь полный тип, совместный с теорией T от переменных x_1, \dots, x_n .

Пусть $\Psi_\xi(x_1, \dots, x_n)$, $\xi < \kappa$, — перечисление всех формул сигнатуры класса K со свободными переменными из $\{x_1, \dots, x_n\}$.

Шаг 0. Полагаем $\Gamma_0 \dashv \Delta_1 \cup \{\Phi_0(x_1, \dots, x_n)\}$, если множества $\Delta_1 \cup \{\Psi_0(x_1, \dots, x_n)\} \cup T$ и $T \cup (\Delta_1 \cup \{\Psi_0\})_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ непротиворечивы, и $\Gamma_0 \dashv \Delta_1 \cup \{\exists \Psi_0(x_1, \dots, x_n)\}$ — в противном случае.

Легко видеть, что Γ_0 будет непротиворечиво. Предположим, что это не так, тогда это возможно лишь в случае, если $T \cup \{\Psi_0(x_1, \dots, x_n)\}$ непротиворечиво, но $T \cup (\Delta_1 \cup \{\Psi_0\})_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ противоречиво. Но в таком случае $T \cup \{\Delta_1\} \vdash \Psi_0(x_1, \dots, x_n)$ и существуют позитивные \exists -формулы $\varphi_1, \dots, \varphi_n$, выводимые из $T \cup \Delta_1 \cup \{\Psi_0\}$ и такие, что $T \vdash \& \varphi_1 \rightarrow \exists P$ и $\Delta_1 \cup \{\Psi_0\} \cup T \vdash \& \varphi_1$. Но в таком случае, так как $T \cup \Delta_1 \vdash \Psi_0$, то $\Delta_1 \cup T \vdash \& \varphi_1$, но по определению Δ_1 формула $\exists (\& \varphi_1)$ должна принадлежать Δ_1 , и, следовательно, $\Delta_1 \cup T$ противоречиво, что противоречит лемме 2.

Заметим также, что $(\Gamma_0)_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ непротиворечиво. В первом случае это выполнено по определению. Рассмотрим второй случай. Тогда $T \cup (\Delta_1 \cup \{\Psi_0\})_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ или $T \cup \Delta_1 \cup \{\Psi_0\}$ противоречивы и $\Gamma_0 = \Delta_1 \cup \{\neg\Psi_0\}$. Предположим, что $T \cup (\Gamma_0)_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ противоречиво. При этом можем заключить, что $T \cup \Delta_1 \vdash \neg\Psi_0$ или $T \vdash \bigwedge_{i=1}^m \varphi_i \rightarrow \neg P(x_1, \dots, x_n)$, где φ_i ($1 \leq i \leq m$) – позитивные Э-формулы из $(\Delta_1 \cup \{\Psi_0\})_{\text{Pos}}$, и $T \vdash \bigwedge_{i=1}^d \xi_i \rightarrow \neg P(x_1, \dots, x_n)$, где ξ_i – позитивные Э-формулы из $(\Gamma_0)_{\text{Pos}}$. Отсюда мы можем заключить, что $\neg(\bigwedge_{i=1}^d \xi_i)$ принадлежит Δ_1 и $T \cup \Delta_1 \vdash \bigwedge_{i=1}^d \xi_i$, либо выполнены следующие условия: $T \cup \Delta_1 \cup \{\Psi_0\} \vdash \varphi_i$, $T \cup \Delta_1 \cup \{\neg\Psi_0\} \vdash \xi_i$, но в таком случае $T \cup \Delta_1$ противоречиво, что невозможно, либо

$$T \cup \Delta_1 \vdash \left(\bigwedge_{i=1}^m \varphi_i \right) \vee \left(\bigwedge_{i=1}^d \xi_i \right).$$

Отсюда уже легко заключить, используя предыдущие формулы, что

$$T \cup (\Delta_1)_{\text{Pos}} \vdash \left(\bigwedge_{i=1}^m \varphi_i \right) \vee \left(\bigwedge_{i=1}^d \xi_i \right)$$

и

$$T \vdash \left(\bigwedge_{i=1}^m \varphi_i \right) \vee \left(\bigwedge_{i=1}^d \xi_i \right) \rightarrow \neg P(x_1, \dots, x_n).$$

Таким образом, и в оставшемся случае мы получаем противоречие, так как по лемме 3 множество $T \cup (\Delta_1)_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ совместно.

Шаг $\xi < \eta$. По индукционному предположению и в силу теоремы компактности А.И.Мальцева мы имеем, что множества $T \cup (\bigcup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta)$ и $T \cup (\bigcup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta)_{\text{Pos}} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ непротиворечивы и для любого $\eta < \xi$ в $\bigcup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta$ лежит одна из формул Ψ_η либо $\neg\Psi_\eta$.

Определим $\Gamma_\xi = (\bigcup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta) \cup \{\Psi_\xi(x_1, \dots, x_n)\}$, если множества формул $T \cup \bigcup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta \cup \{\Psi_\xi(x_1, \dots, x_n)\}$ и $T \cup ((\bigcup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta) \cup \{\Psi_\xi(x_1, \dots, x_n)\})_{\text{Pos}} \cup$

$\cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ совместны и $\Gamma_\xi \models (\cup_{\eta < \xi} \Gamma_\eta) \cup \{\Psi_\xi(x_1, \dots, x_n)\}$ в противном случае.

Легко, как и в случае шага 0, проверить, что множества $TU\Gamma_\xi$ и $TU(\Gamma_\xi)_{Pos} \cup \{P(x_1, \dots, x_n)\}$ совместны.

Определим теперь множество формул $\Gamma(x_1, \dots, x_n) \models_{\xi < n} \Gamma_\xi$.

Силу построения $\Gamma(x_1, \dots, x_n)$ — полный тип, совместный с теорией T .

Рассмотрим теперь модель \mathcal{M} теории T , в которой этот тип реализуется. Добавим в сигнатуру Σ класса K имена c_a для всех элементов $a \in M$. Пусть a_1, \dots, a_n — набор элементов, на которых реализуется тип $\Gamma(x_1, \dots, x_n)$. Определим множество формул $D_{Pos}(\mathcal{M})$ расширенной сигнатуры $\Sigma \models \Sigma \cup \{c_a \mid a \in M\}$, положив $D_{Pos}(\mathcal{M}) \models \{\phi \mid \phi$ — позитивная \exists -формула расширенной сигнатуры Σ_0 , истинная в естественном обогащении \mathcal{M}^* модели \mathcal{M} до сигнатуры $\Sigma_0\}$. В дальнейшем часто будет использоваться без ссылок следующее простое логическое утверждение о замене констант переменными.

УТВЕРЖДЕНИЕ. Если $T \vdash \Phi(c)$ и константа c не входит в формулы из T и x — новая переменная, то

$$T \vdash (\forall x)[\Phi(c)]_x^c.$$

Доказательство получается подстановкой в доказательство формулы $\Phi(c)$ всюду вместо константы c новой переменной x , а затем применением \forall -правила.

ЛЕММА 4. Множество формул $TU\{P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})\} \cup D_{Pos}(\mathcal{M})$ непротиворечиво.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположим противное, тогда по теореме компактности А.И.Мальцева существуют позитивные \exists -формулы $\varphi_1, \dots, \varphi_k$ из $D_{Pos}(\mathcal{M})$ такие, что множество $TU\{P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})\} \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_k\}$ противоречиво. Так как множество позитивных \exists -формул замкнуто относительно конъюнкции, то можно считать, что мы имеем лишь одну формулу φ_1 .

Но в таком случае

$$T \vdash \varphi_1(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, c_{b_1}, \dots, c_{b_k}) \rightarrow \neg P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}) \text{ и}$$

так как в формулы из T не входят константы c_{b_1}, \dots, c_{b_k} , добавленные к Σ и не лежащие среди c_{a_1}, \dots, c_{a_n} , то

$$T \vdash (\forall y_1 \dots y_k)(\varphi_1(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, y_1, \dots, y_k) \rightarrow \neg P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}))$$

и

$$T \vdash (\exists y_1, \dots, y_k) \varphi_1(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, y_1, \dots, y_k) \rightarrow P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}).$$

Аналогичные рассуждения показывают, что

$$T \vdash (\forall x_1, \dots, x_n) ((\exists y_1, \dots, y_k) \varphi_1(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_k) \rightarrow P(x_1, \dots, x_n)),$$

но в таком случае по определению Δ_1 мы имеем

$$\neg(\exists y_1, \dots, y_k) \varphi_1(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_k) \in \Delta_1$$

и, следовательно,

$$\neg(\exists y_1, \dots, y_k) \varphi_1(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_k) \in \Gamma(x_1, \dots, x_n).$$

Но в модели \mathcal{M} на элементах a_1, \dots, a_n реализуется тип $\Gamma(x_1, \dots, x_n)$, а поэтому $\mathcal{M} \models \neg(\exists y_1, \dots, y_k) \varphi_1(a_1, \dots, a_n, y_1, \dots, y_k)$, но $\varphi_1(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, c_{b_1}, \dots, c_{b_n})$ принадлежит $D_{Pos}(\mathcal{M})$ и, следовательно, $\mathcal{M} \models \varphi_1(a_1, \dots, a_n, b_1, \dots, b_n)$ и $\mathcal{M} \models (\exists y_1, \dots, y_k) \varphi_1(a_1, \dots, a_n, y_1, \dots, y_k)$. Полученное противоречие заканчивает доказательство леммы 4.

Определим теперь новое множество

$$\Delta = D_{Pos}(\mathcal{M}) \cup P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}) \cup T \cup \{ \bigvee_{i=1}^n d_i \neq c_{a_i} \}$$

$$\mathcal{M} \models P(d_1, \dots, d_n) \text{ и } d_1, \dots, d_n - \text{ константы из } \Sigma_0.$$

ЛЕММА 6. Множество Δ непротиворечиво.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Докажем эту лемму от противного. В этом случае по теореме компактности А.И.Мальцева существуют формулы ψ_1, \dots, ψ_k из $D_{Pos}(\mathcal{M})$ и $\bigvee_{i=1}^n d_i^j \neq c_{a_i}$ для $1 \leq j \leq p$ такие, что

$$\begin{aligned} & T \cup \{\psi_1, \dots, \psi_k\} \cup \{P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})\} \cup \\ & \cup \{ \bigvee_{i=1}^n d_i^j \neq c_{a_i} \mid 1 \leq j \leq p \}, \quad \mathcal{M} \models P(d_1^j, \dots, d_n^j) \} - \end{aligned}$$

противоречивое множество.

Так как $D_{Pos}(\mathcal{M})$ замкнуто относительно конъюнкций, то можно считать, что $k = 1$. Таким образом, противоречиво множество

$$T \cup \{\psi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, c_{b_1}, \dots, c_{b_n})\} \cup \{P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})\} \cup$$

$$\cup \{ \bigvee_{i=1}^n d_i^j \neq c_{a_i} \mid 1 \leq j \leq p, M \models P(d_1^j, \dots, d_n^j) \}.$$

В таком случае из

$$T \cup \{ \Psi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, c_{b_1}, \dots, c_{b_p}) \cup \{ P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}) \}$$

выводима формула $\bigvee_{j=1}^p \bigvee_{i=1}^n d_i^j \neq c_{a_i}$, которая эквивалентна формуле $\bigvee_{j=1}^p \bigwedge_{i=1}^n d_i^j = c_{a_i}$.

Таким образом,

$$T \vdash (\Psi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, c_{b_1}, \dots, c_{b_p}) \& P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})) \rightarrow \bigvee_{j=1}^p \bigwedge_{i=1}^n d_i^j = c_{a_i}.$$

Заменим все константы формулы Ψ , не лежащие в множестве $\{c_{a_1}, \dots, c_{a_n}\} \cup \{d_i^j \mid 1 \leq i \leq n \text{ и } 1 \leq j \leq p\}$, через переменные и на-весим квантор существования по этим переменным. Аналогично лемме 5 можно заметить, что

$$T \vdash ((\exists y_1 \dots y_1) \Psi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}, d_1^1, \dots, d_n^1, \dots, d_1^p, \dots, d_n^p,$$

$$y_1, \dots, y_1) \& P(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})) \rightarrow \bigvee_{j=1}^p \bigwedge_{i=1}^n (c_{a_i} = d_i^j) \dots$$

Еще раз воспользовавшись тем же свойством, заменяя константы, не входящие в формулы из T , на переменные, мы получаем

$$T \vdash (\forall x_1 \dots x_n \ \forall z_1^1 \dots z_n^1 \dots z_1^p \dots z_n^p) \times$$

$$\times (\exists y_1 \dots y_1 \Psi(x_1, \dots, x_n, z_1^1, \dots, z_n^1, \dots, z_1^p, \dots, z_n^p, y_1, \dots, y_1)) \&$$

$$\& P(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \bigvee_{j=1}^p \bigwedge_{i=1}^n (x_i = y_i^j) \dots$$

Но в этом случае по определению множества Δ_1 формула

$$\Gamma(\exists z_1^1 \dots z_n^1 \dots z_1^p \dots z_n^p) (\exists y_1 \dots y_1) \Psi(x_1, \dots, x_n, z_1^1, \dots, z_n^1, \dots$$

$$\dots, z_1^p, \dots, z_n^p, y_1, \dots, y_1) \& \bigvee_{j=1}^p P(z_1^j, \dots, z_n^j)$$

принадлежит множеству Δ_1 , а следовательно, и типу $\Gamma(x_1, \dots, x_n)$. Но в этом случае

$$\mathcal{M} \models \exists z_1' \dots z_n' \dots z_1^p \dots z_n^p, y_1 \dots y_p) (\Psi(a_1, \dots, a_n,$$

$$z_1', \dots, z_n', \dots, z_1^p, \dots, z_n^p, y_1, \dots, y_p) \& \bigwedge_{j=1}^p P(z_1^j, \dots, z_n^j)).$$

Но формула Ψ из $D_{\text{Pob}}(\mathcal{M})$, наборы $d_1', \dots, d_n', \dots, d_1^p, \dots, d_n^p, d_1, \dots, d_1$ таковы, что $\mathcal{M} \models P(d_1^j, \dots, d_n^j)$ для $1 \leq j \leq p$. А поэтому

$$\mathcal{M} \models \Psi(a_1, \dots, a_n, d_1', \dots, d_n', \dots, d_1^p, \dots, d_n^p,$$

$$d_1, \dots, d_1) \& \bigwedge_{j=1}^p P(d_1^j, \dots, d_n^j).$$

и

$$\mathcal{M} \models (\exists z_1' \dots z_n' \dots z_1^p \dots z_n^p, y_1 \dots y_p) (\Psi(a_1, \dots, a_n, z_1', \dots, z_n', \dots$$

$$\dots, z_1^p, \dots, z_n^p, y_1, \dots, y_p) \& \bigwedge_{j=1}^p P(z_1^j, \dots, z_n^j)).$$

Полученное противоречие доказывает лемму.

Итак, множество формул Δ непротиворечиво, и, следовательно, имеет модель $\mathcal{N} \models \Delta$.

Рассмотрим обеднение \mathcal{N}' модели \mathcal{N} до сигнатуры Σ и определим отображение $\gamma: |\mathcal{M}| \rightarrow |\mathcal{N}'|$, положив $\gamma(a) = \zeta_{\mathcal{N}}^*(c_a)$ – значение константы c_a в модели \mathcal{N} . Так как для любых a_1, \dots, a_n и предикатного символа Q сигнатуры Σ , если $\mathcal{M} \models Q(a_1, \dots, a_n)$, то $Q(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}) \in D_{\text{Pob}}(\mathcal{M})$, следовательно, $\mathcal{N} \models Q(\gamma(a_1), \dots, \gamma(a_n))$. Аналогично показывается, что γ сохраняет операции. Следовательно, γ – гомоморфизм модели \mathcal{M} теории T в модель \mathcal{N} той же теории T . Покажем, что γ – несильный гомоморфизм моделей \mathcal{M} и \mathcal{N} из класса K .

Предположим, что γ – сильный гомоморфизм. В таком случае, так как по построению мы имеем $\mathcal{N} \models \Delta$, а следовательно, и $\mathcal{N} \models I = P(a_1', \dots, a_n')$, где $a_i' = \zeta_{\mathcal{N}}^*(c_{a_i})$ для $1 \leq i \leq n$, то существуют b_1, \dots, b_n из \mathcal{M} , для которых $\gamma(b_1) = a_1', \dots, \gamma(b_n) = a_n'$ и $\mathcal{M} \models P(b_1, \dots, b_n)$. По построению мы имеем, что $\gamma(a_1) = a_1', \dots, \gamma(a_n) = a_n'$ и на a_1, \dots, a_n выполним тип $\Gamma(x_1, \dots, x_n)$. В таком случае формула $\bigvee_{i=1}^n c_{b_i} \neq c_{a_i}$ лежит в Δ , но тогда $\mathcal{M} \models \Delta$ и $\mathcal{M} \models \bigvee_{i=1}^n \gamma(b_i) \neq \gamma(a_i)$, что противоречит тому, что $\gamma(b_1) = \gamma(a_1), \dots, \gamma(b_n) = a_n$.

Покажем достаточность. Допустим, что в K существуют несильные гомоморфизмы, т.е. существуют две модели \mathcal{N} и \mathcal{M} из K и гомоморфизм $\lambda: \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{M}$ несильный, но в таком случае существуют предикатный символ P и элементы a_1, \dots, a_n из \mathcal{N} такие, что $\mathcal{M} \models P(\lambda(a_1), \dots, \lambda(a_n))$, но для любых b_1, \dots, b_n из \mathcal{N} таких, что $\lambda(b_1) = \lambda(a_1), \dots, \lambda(b_n) = \lambda(a_n)$ в $\mathcal{N} \models \neg P(b_1, \dots, b_n)$. Рассмотрим S-аксиому для P , выполненную в классе K .

Очевидно, что S-аксиомы вида I-2 (см. с. I42-I43) не могут выполниться. Покажем, что не может выполниться и аксиома вида 4 (для аксиом вида 3 доказательство аналогично). Итак,

$$K \models (\forall \bar{x})(\neg P(\bar{x}) \rightarrow \varphi(\bar{x}) \vee (\exists \bar{y}_1 \dots \bar{y}_n)(\psi(\bar{x}, \bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n) \wedge$$

$$\wedge \bigwedge_{i=1}^n \& P(\bar{y}_i))) \wedge (\forall \bar{x})(\varphi(\bar{x}) \rightarrow \neg P(\bar{x})) \wedge$$

$$\wedge (\forall \bar{x} \bar{y}_1 \dots \bar{y}_n)((\psi(\bar{x}, \bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n) \wedge$$

$$\wedge P(\bar{x}) \wedge \bigwedge_{i=1}^n \& P(\bar{y}_i) \rightarrow \bigvee_{i=1}^n \bar{y}_i = \bar{x}).$$

Отсюда, так как $\mathcal{N} \models \neg P(a_1, \dots, a_n)$, то $\mathcal{N} \models \varphi(a_1, \dots, a_n)$ или

$$\mathcal{N} \models (\exists \bar{y}_1 \dots \bar{y}_n)(\psi(\bar{a}, \bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n) \wedge \bigwedge_{i=1}^n \& P(\bar{y}_i)).$$

В первом случае, так как φ — Э-позитивная формула, то она сохраняется при гомоморфизмах и расширениях [4], и, следовательно, $\mathcal{M} \models \varphi(\lambda(a_1), \dots, \lambda(a_n))$, но тогда $\mathcal{M} \models \neg P(\lambda(a_1), \dots, \lambda(a_n))$, что противоречит предположению. Во втором случае рассмотрим наборы $\bar{b}_1, \dots, \bar{b}_n$ такие, что $\mathcal{N} \models \psi(\bar{a}, \bar{b}_1, \dots, \bar{b}_n) \wedge \bigwedge_{i=1}^n \& P(\bar{b}_i)$, но тогда из [4]

мы также получаем, что $\mathcal{M} \models \psi(\lambda(\bar{a}), \lambda(\bar{b}_1), \dots, \lambda(\bar{b}_n)) \wedge \bigwedge_{i=1}^n \& P(\lambda(\bar{b}_i))$,

а в силу предположения $\mathcal{M} \models P(\lambda(\bar{a}))$, но тогда на основании S-аксиомы $\mathcal{M} \models \bigvee_{i=1}^n \lambda(\bar{a}) = \lambda(\bar{b}_1)$. По условию $\mathcal{N} \models \bigwedge_{i=1}^n \& P(\bar{b}_i)$, тогда для $\lambda(\bar{a})$ есть прообразы, на которых P истинен, что противоречит нашему предположению.

Л и т е р а т у р а

1. ANDREKA H., NEMETI I. Generalization of the concept of variety and quasivariety to partial algebras through category theory.- *Dissertations Mathematical*,CCIV,1983.
2. ANDREKA H., NEMETI I. Formulas and ultraproducts in categories.- *Beitrage zur Algebra and Geometrie*,1979,N 8,S.133-151.
3. Ю.Л.ЕРШОВ. Проблемы разрешимости и конструктивные модели. М.: Наука, 1980.
4. КЕЙСЛЕР Г., ЧЭН Ч.Ч. Теория моделей. -М.: Мир, 1967.
5. KEISLER H.I. Reduced products and Horn classes. - *Trans. Amer.Math.Soc.*,1965,v.117,p.307-328.
6. LYNDON R. Existential Horn sentences.- *Proc.Amer.Math. Soc.*,1959,N 10,p.994-998.
7. LYNDON R. Properties preserved under homomorphisms. - *Pacific J.Math.*,1959,v.9,N 1,p.143-154.
8. LYNDON R. Properties preserved in subdirect products. - *Pacific J.Math.*,1959,v.9,N 1,p.155-164.
9. LOS J., SUCZKO R. On the infinite sums of models.-*Bull. Acad.Polon.Sci.*,1955,v.3,N 4,p.201-202.
10. LOS J.,SUCZKO R. On the extending of models.II.- *Fundam. Math.*,1955,v.42, N 2,p.470.
11. LOS J. Quelques remarques, theoremes et problemes sur les classes definissables d'algèbres.- In: *Mathematical interpretations of formal system*. Amsterdam,1955.
12. LOS J. On extending of models. I. - *Fundam.Math.*,1955, v.42,p.38-54.
13. МАЛЬЦЕВ А.И. Некоторые вопросы теории классов моделей.-В кн.: Труды Всесоюз. матем. съезда, Л., 1963, т.1, с.169-198.
14. МАЛЬЦЕВ А.И. Подпрямые произведения моделей. -Докл. АН СССР, 1956, №9, с.264-266.
15. МАЛЬЦЕВ А.И. О классах моделей с операцией порождения. - Докл. АН СССР, 1957, №6, с.738-741.
16. MARCZESKI A. Sur les congruences et les propriétés positives d'algèbres abstraites.- In: *Colloq.Math.*,1951,N 2,p. 220-228.
17. ROBINSON A. Obstructions to arithmetical extension and the theorem of Los and Suszko.-*Indagationes Math.*,1939,v.21,N 5, p.489-495.
18. TARSKI A. Contributions to the theory of models. III. - *Proc.Koninkl.nederl.acad.wet.*,1955,v.458,p.58-64.
19. SHELAH S. Uniqueness and characterization of prime models over sets for totally transcendental first-order theories.- *J.Symb.Logic*,1972,v.37,p.107-113.
20. GOLVIN F. Horn sentences.-*Ann.Math.Log.*,1970,N 4,p.389-422.

21. SAIN I. On classes of algebraic system closed with respect to quotients. Universal algebra and applications.- Banach center publications. V.9. PWN-Polish scientific publishers, Warsaw, 1982, p.127-131.

Поступила в ред.-изд.отд.
22 мая 1986 года