

НЕГАТИВНЫЕ НУМЕРАЦИИ В ДОПУСТИМЫХ МНОЖЕСТВАХ, II

И. Ш. Калимуллин, В. Г. Пузаренко, М. Х. Файзрахманов

В статье приводятся конструкции, используемые для доказательства основного результата работы тех же авторов “Негативные нумерации в допустимых множествах, I”, которые базируются на автоморфизмах и свойствах пространства Кантора.

Ключевые слова и фразы: Σ -подмножество, структура, пространство Кантора, автоморфизм, вычислимое множество, вычислимо перечислимое множество, допустимое множество.

§ 1. Введение и основные понятия

В работе излагаются утверждения, носящие в большей степени технический характер, необходимые для получения основных результатов из [1]. Все предварительные сведения, используемые здесь, приводятся там же. Методы работы с автоморфизмами структур фактически не выходят за рамки понятийного аппарата (при необходимости детального их рассмотрения следует обратиться к [2]).

Напомним структуру, играющую здесь ключевую роль, а также основное утверждение.

Пусть $\mathcal{S} \subseteq \mathcal{P}(\omega)$ — семейство всех арифметических подмножеств натуральных чисел.

Определение 1. Определим $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$ как модель сигнатуры $\sigma_0 \Leftarrow \{s^2, s^1, R^2\}$ следующим образом:

- основным множеством служит $\omega \uplus \uplus \{P_A \mid A \in \mathcal{S}\}$, причём множество P_A бесконечно для каждого $A \in \mathcal{S}$;
- s интерпретируется как график функции $\lambda x.(x \dot{-} 1)$ на ω (а именно, $s^{\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}} \Leftarrow \{\langle n+1, n \rangle \mid n \in \omega\} \cup \{\langle 0, 0 \rangle\}$; данное условие обеспечивает наличие структуры натуральных чисел в $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$);
- S интерпретируется как множество кодов элементов семейства \mathcal{S} , а R интерпретируется как отношение принадлежности натуральных чисел множествам семейства \mathcal{S} , которые кодируются соответствующими элементами (а именно, $S^{\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}} \Leftarrow \uplus \{P_A \mid A \in \mathcal{S}\}$ и $R^{\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}} \Leftarrow \{\langle x, n \rangle \mid x \in P_A \text{ и } n \in A \text{ для некоторого } A \in \mathcal{S}\}$; отношение $R^{\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}}$ и множество $S^{\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}}$ позволяют в структуре $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$ закодировать все множества семейства \mathcal{S} , при этом каждое такое множество будет иметь бесконечно много кодов). \diamond

Работа первого и третьего авторов поддержана грантом Российского научного фонда (проект № 23-21-00181) и выполнена в рамках реализации программы развития Научно-образовательного математического центра Приволжского федерального округа (соглашение № 075-02-2023-944), работа второго автора выполнена при поддержке Минобрнауки РФ, базовый проект № FWNF-2022-0012 (Классификационные вопросы синтаксиса и семантики логических систем).

Часто будем записывать просто S вместо интерпретации $S^{\mathfrak{M}_S}$.

Теорема. Семейство $\Sigma(\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S))$ всех Σ -подмножеств $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ имеет негативную вычислимую $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ -нумерацию, но не имеет позитивных вычислимых $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ -нумераций.

В дальнейшем в качестве наследственно конечной надстройки будем рассматривать модель $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ сигнатуры $\sigma_0^* \Leftarrow \sigma_0 \uplus \{U^1, \in^2, \emptyset\}$ (подробности см. в [1]); в частности, все формулы на структуре $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ (необязательно Σ -формулы) будут рассматриваться в этой сигнатуре.

Работа состоит из трёх параграфов: в первом содержатся свойства автоморфизмов на параметрах Σ -формул, сохраняющие их решения; во втором содержится способ оптимизации количества параметров Σ -формул, который базируется на свойствах автоморфизмов и всевозможных представлениях Σ -подмножеств в наследственно конечных надстройках; в третьем приводится представление Σ -формулы арифметическим подмножеством натуральных чисел, обладающим определёнными свойствами единственности.

Отметим, что любой автоморфизм f структуры \mathfrak{M}_S действует тождественно на $\omega \subseteq \mathfrak{M}_S$ и, к тому же, единственным образом продолжается до автоморфизма $f^\#$ структуры $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$, причём $f^\#(a) = \{f^\#(z) \mid z \in a\}$ для любого $a \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S) \setminus \mathfrak{M}_S$. Поэтому f однозначно задаётся действием на множестве S . Более того, справедливо следующее утверждение, доказанное в [1] (лемма 1).

Лемма 1. Существует частичная инъективная Σ -функция F , для которой справедливы соотношения $\rho F = \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ и $\delta F \in \Delta(\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)) \cap \mathcal{P}(HF(S) \cup S)$.

Эта лемма позволяет в дальнейшем рассматривать только элементы множества $HF(S) \cup S$ в качестве множества решений формул, а в качестве параметров — элементы из S .

Пусть $\Phi(x, \vec{v})$ — Σ -формула сигнатуры σ_0^* и пусть $\vec{s} \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{v})}$; тогда запись $\Phi(x, \vec{s})$ будет означать, что данная Σ -формула рассматривается с набором \vec{s} параметров.

§ 2. Автоморфизмы и Σ -формулы

Пусть $\Phi_0(x, \vec{s})$ и $\Phi_1(x, \vec{s}')$ — Σ -формулы; будем называть их Σ -эквивалентными и обозначать это обстоятельство как $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$, если имеет место соотношение

$$\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x(\Phi_0(x, \vec{s}) \leftrightarrow \Phi_1(x, \vec{s}')).$$

Отметим, что отношение $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$ равносильно тому, что эти формулы с соответствующими параметрами определяют одно и то же множество. В частности, заданное отношение Σ -эквивалентности индуцирует отношение эквивалентности на парах вида $\langle \Phi, \vec{s} \rangle$, где $\Phi(x, \vec{s})$ — Σ -формула (ср. с конструкцией универсального Σ -предиката из теоремы 2.6.2 [3]).

Будем говорить, что функция $f, \delta f \cup \rho f \subseteq S$, сохраняет решение Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s})$, если выполняется соотношение $\Phi(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi(x, f(\vec{s}))$. Это понятие будет в основном использоваться в случаях, когда f является подстановкой на $\text{sp}(\vec{s})$ или автоморфизмом структуры \mathfrak{M}_S .

Напомним одно простое, но ключевое свойство, которое будем активно использовать ниже. Пусть Ψ — формула сигнатуры σ_0^* (необязательно Σ -формула) без параметров, \vec{s} — набор элементов из S и пусть f — автоморфизм структуры \mathfrak{M}_S . Тогда имеет место следующая эквивалентность:

$$\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Psi(\vec{s}) \Leftrightarrow \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Psi(f(\vec{s})). \quad (1)$$

Заметим, что свойство сохранения решения для Σ -формулы инвариантно относительно автоморфизмов, действующих на параметрах Σ -эквивалентных Σ -формулы. Более точно, справедливо следующее утверждение.

Лемма 2. Пусть Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$ и $\Phi_1(x, \vec{s}')$ таковы, что имеет место соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$, и пусть f — автоморфизм структуры \mathfrak{M}_S . Тогда f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$, если и только если f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_1(x, \vec{s}')$.

Доказательство. Пусть $\Phi_0(x, \vec{s}), \Phi_1(x, \vec{s}')$ — Σ -эквивалентные Σ -формулы, а f — автоморфизм структуры \mathfrak{M}_S . Докажем лишь импликацию в прямом направлении: обратная импликация доказывается точно так же. Пусть f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$. Тогда утверждение вытекает из следующей системы эквивалентностей (здесь $a \in \text{HF}(S) \cup S$):

$$\begin{aligned} \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(a, f(\vec{s})) &\Leftrightarrow \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(a, \vec{s}) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_1(a, \vec{s}') \Leftrightarrow \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_1(a, f(\vec{s}')) \end{aligned}$$

(первая эквивалентность вытекает из того, что f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$; вторая эквивалентность следует из того, что Σ -эквивалентны Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$ и $\Phi_1(x, \vec{s}')$; а третья эквивалентность является частным случаем (1), где в качестве Ψ, \vec{s} и f выступают соответственно формула $\forall x(\Phi_0(x, \vec{s}) \leftrightarrow \Phi_1(x, \vec{s}'))$, набор $\vec{s} \hat{\sim} \vec{s}'$ и автоморфизм f). \square

Заметим, что автоморфизмы, сохраняющие фиксированное решение Σ -формулы, образуют группу. Более точно, выполняются следующие условия для автоморфизмов f_0, f_1 структуры \mathfrak{M}_S и Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s})$:

- тождественный автоморфизм id_S сохраняет решение $\Phi(x, \vec{s})$;
- если f_0 сохраняет решение Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s})$, то f_0^{-1} сохраняет решение $\Phi(x, f_0(\vec{s}))$;
- если f_0 и f_1 сохраняют решения Σ -формул $\Phi(x, \vec{s})$ и $\Phi(x, f_0(\vec{s}))$ соответственно, то $f_1 \circ f_0$ сохраняет решение $\Phi(x, \vec{s})$.

Тем самым, следующее несложное утверждение позволяет значительно расширить класс рассматриваемых автоморфизмов.

Лемма 3. Пусть $\Phi(x, \vec{s})$ — Σ -формула и пусть f — автоморфизм модели \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на $\text{sp}(\vec{s})$. Тогда f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s})$.

Доказательство. В самом деле, имеет место соотношение

$$\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x(\Phi(x, \vec{s}) \leftrightarrow \Phi(x, f(\vec{s}))),$$

поскольку по условию выполняется равенство $f(\vec{s}) = \vec{s}$. \square

Прежде, чем перейти к процедурам удаления параметров, приведём ещё один универсальный способ построения автоморфизмов.

Лемма 4. Пусть Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$ и $\Phi_1(x, \vec{s}')$ таковы, что имеют место следующие соотношения:

- $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}') \neq \emptyset$;
- $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$.

Тогда для любых $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}')$ и автоморфизма f , действующего тождественно на $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$, имеет место соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_0(x, f(\vec{s}))$.

Доказательство. Пусть Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$, $\Phi_1(x, \vec{s}')$ и элемент $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}')$ удовлетворяютсылке леммы. Кроме того, пусть автоморфизм f действует тождественно на $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$. Для того, чтобы доказать, что f сохраняет решение $\Phi_0(x, \vec{s})$, представим его в виде композиции трёх автоморфизмов (а именно, $f = h_2 \circ h_1 \circ h_0$), каждый из которых будет сохранять решение соответствующей Σ -формулы.

Если $f(r_0) \in [r_0]_{\mathbb{R}} \setminus (\text{sp}(\vec{s}) \cup \text{sp}(\vec{s}'))$, то положим $h_0 \Leftarrow \text{id}_S$, т. е. $h_0(s) = s$ для всех $s \in S$. Предположим теперь, что $f(r_0) \in \text{sp}(\vec{s}') \setminus \text{sp}(\vec{s})$; берём автоморфизм h_0 структуры \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на $\text{sp}(\vec{s})$ и переводящий $\text{sp}(\vec{s}') \setminus \text{sp}(\vec{s})$ в $S \setminus \text{sp}(\vec{s}')$. Такой автоморфизм можно построить с помощью челночной конструкции (более того, он может быть выбран финитарной инволюцией). По лемме 3, h_0 сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$, а по лемме 2, данный автоморфизм сохраняет также решение Σ -формулы $\Phi_1(x, \vec{s}')$; следовательно, имеем $\Phi_1(x, \vec{s}') \equiv_{\Sigma}$

$\Phi_1(x, h_0(\vec{s}'))$ и $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_0(x, h_0(\vec{s}))$. Отметим, что имеют место соотношения $h_0(\vec{s}) = \vec{s}$ и $\text{sp}(\vec{s}') \cap \text{sp}(h_0(\vec{s}')) \subseteq \text{sp}(\vec{s})$; следовательно, выполняется система отношений

$$f(r_0) \in [h_0(r_0)]_{\mathbb{R}} \setminus (\text{sp}(h_0(\vec{s})) \cup \text{sp}(h_0(\vec{s}'))) = [r_0]_{\mathbb{R}} \setminus (\text{sp}(\vec{s}) \cup \text{sp}(h_0(\vec{s}'))).$$

Возьмём теперь автоморфизм h_1 структуры $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$, действующий тождественно на $h_0^{\#}(\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}) \cup h_0^{\#}(\text{sp}(\vec{s}')) = (\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}) \cup \text{sp}(h_0(\vec{s}'))$ и переводящий r_0 в $f(r_0)$. В качестве такого автоморфизма можно взять, к примеру, транспозицию $(r_0 f(r_0))$. По лемме 3, автоморфизм h_1 сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_1(x, h_0(\vec{s}'))$, а по лемме 2, данный автоморфизм сохраняет также решение $\Phi_0(x, h_0(\vec{s}))$. Следовательно, $(h_1 \circ h_0)$ сохраняет решение $\Phi_0(x, \vec{s})$.

Положим $h_2 \Leftarrow f \circ (h_1 \circ h_0)^{-1}$; тогда автоморфизм h_2 действует тождественно на $f(\vec{s}) = (h_1 \circ h_0)(\vec{s})$, а по лемме 3, автоморфизм h_2 сохраняет решение $\Phi_0(x, (h_1 \circ h_0)(\vec{s}))$.

Таким образом, f сохраняет решение $\Phi_0(x, \vec{s})$. □

§ 3. Оптимизация параметров

В дальнейшем все рассуждения будем проводить, рассматривая лишь структуру $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_{\mathcal{S}})$ на множестве $HF(S) \cup S$, при этом отождествляя структуру $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$ сигнатуры σ_0 и модель сигнатуры $\sigma_1 \Leftarrow \{\mathbb{R}^2\} \cup \{\mathbf{m} \mid m \in \omega\}$, заданную на том же множестве, в которой символ \mathbb{R} интерпретируется как прежде, множество S служит одним из сортов, а константные символы выделяют соответствующие элементы множества ω (см. определения 3, 5, лемму 2 [1]). Другими словами, будем предполагать наличие двухсортной структуры в качестве $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_{\mathcal{S}})$, в которой переменные принимают только значения из $HF(S) \cup S$: носителем другого сорта является множество $\{a \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}) \mid \text{sp}(a) \cap \omega \neq \emptyset\}$; это возможно, в силу сведения бинарного отношения $\lambda x. R^{\mathfrak{m}_s}(x, n)$, где $n \in \omega$, к счётному семейству $\{R^{\mathfrak{m}_s}(\cdot, \mathbf{n}) \mid n \in \omega\}$ унарных отношений, а также наличия инъективной частичной Σ -функции, действующей из некоторого $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_{\mathcal{S}})$ -вычислимого подмножества $HF(S) \cup S$ на множество $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_{\mathcal{S}})$, что следует из леммы 1.

Здесь и далее будет использоваться обозначение $R_l(\cdot)$ для формулы $R(\cdot, \mathbf{l})$ наряду с обычным использованием данной формулы ($l \in \omega$).

Кроме того, все Σ -формулы в настоящей работе будут рассматриваться в сигнатуре σ_0^* с попарно различными параметрами из S .

В дальнейшем, дополнительные переменные будем часто отождествлять с параметрами, которые они принимают в качестве своих значений.

Метод представления Σ -подмножеств в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_{\mathcal{S}})$ в виде т. н. вычисляемых дизъюнкций \exists -формул на $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$ подробно излагается в [1] (более точно,

даются эффективное и притом почти однозначное представление элементов (определение 2), а также собственно представление Σ -подмножеств (теоремы 1, 2)). Согласно замечанию 1 [1], формулы сигнатуры σ_1 задаются стандартной гёделевой нумерацией, в которой по $n \in \omega$ эффективно находится номер константного символа \mathbf{n} . В результате приходим к следующему утверждению (лемма 3 [1]).

Лемма 5. По любой Σ -формуле $\Phi(x, \vec{s})$ строится и притом эффективно вычислимая последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}$ множеств, состоящих из бескванторных формул сигнатуры σ_1 , удовлетворяющая следующему соотношению:

$$\begin{aligned} & \{a \in HF(S) \cup S \mid \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi(a, \vec{s})\} = \\ & = \{t_l(\vec{a}) \mid l \in \omega, \vec{a} \in S^{n_l}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})\} \quad (2) \\ & \text{для некоторой } \varphi(\vec{u}, \vec{v}) \in A_l, \text{lh}(\vec{u}) = n_l, \text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s}). \end{aligned}$$

В обратную сторону, если последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}$ множеств, состоящих из бескванторных формул сигнатуры σ_1 , вычислима, то она задаёт и притом эффективно некоторую Σ -формулу $\Phi(x, \vec{s})$ (в смысле (2)).

Пусть даны множество $D \subseteq HF(S) \cup S$, определимое в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ Σ -формулой $\Phi(x, \vec{s})$, последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}$ (возможно, невычислимая) множеств, состоящих из бескванторных формул сигнатуры σ_1 , где $\vec{s} \in S_{\neq}^{\leq \omega}$ — набор параметров. Будем говорить, что $\{A_n\}_{n \in \omega}$ с набором \vec{s} параметров задаёт D (или, что то же самое, множество D задаётся последовательностью $\{A_n\}_{n \in \omega}$ с набором \vec{s} параметров), если имеет место равенство (2). При этом последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}$ с набором \vec{s} параметров будем обозначать как $\{A_n\}_{n \in \omega}(\vec{s})$. Более того, для каждой последовательности в формулировках утверждений и их доказательствах набор заданных с ней параметров будет фиксирован, поэтому в таких случаях записи $\{A_n\}_{n \in \omega}$ и $\{A_n\}_{n \in \omega}(\vec{s})$ будут равноправными.

Чтобы не возникало проблем с восприятием, запись “последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}(\vec{s})$ вычислима (с оракулом $A \subseteq \omega$)” означает, что соответствующая последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}$ множеств формул от основных и дополнительных переменных является таковой (с тем же оракулом), при этом сложность набора параметров не будет учитываться.

Если последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}(\vec{s})$ задаёт множество, определимое Σ -формулой $\Psi(x, \vec{s}')$ сигнатуры σ_0^* , то будем писать просто “ $\{A_n\}_{n \in \omega}(\vec{s})$ задаёт $\Psi(x, \vec{s}')$ ” (здесь набор $\vec{s}' \in S_{\neq}^{\leq \omega}$ может отличаться от \vec{s} , даже с точностью до порядка элементов в кортеже).

Ниже активно будем использовать представление Σ -подмножеств в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}_S)$ с помощью аппроксимаций. Сначала зададим сильно вычислимую последовательность $\{\mathbb{H}\mathbb{F}_n(\mathfrak{M}_n)\}_{n \in \omega}$ структур сигнатуры σ_0^* (см. опре-

деление 4 [1]). Тогда она будет удовлетворять теореме 3 [1]. Как и выше, модель \mathfrak{M}_n можно отождествить со структурой сигнатуры $\sigma_1^{(n)} \Leftarrow \{\mathbb{R}^2\} \cup \{\mathbf{m} \mid m \in \omega, m \leq n\}$, заданной на том же множестве, в которой \mathbb{R} интерпретируется как прежде, а константные символы также будут выделять соответствующие элементы множества ω ($n \in \omega$). Рассмотрение стандартной гёделевой нумерации для σ_1 будет гарантировать свойство последовательности $\{\mathbb{HFF}_n(\mathfrak{M}_n)\}_{n \in \omega}$ быть сильно вычислимой при таком отождествлении.

Введём ещё одно обозначение, также играющее ключевую роль в настоящей работе. Пусть каждый из наборов \vec{a} и \vec{b} составлен из элементов в точности одного из множеств S или S_n , где $n \in \omega$. Будем использовать запись $\langle \vec{a}; = \rangle \equiv \langle \vec{b}; = \rangle$, если выполняются равенство $\text{lh}(\vec{a}) = \text{lh}(\vec{b})$, а также соотношение $(a_i = a_j) \Leftrightarrow (b_i = b_j)$, для всех $i, j \in \omega$ ($0 \leq i < j < \text{lh}(\vec{a})$).

Теоретико-модельное описание последовательности $\{\mathfrak{M}_n\}_{n \in \omega}$ структур в последовательности $\{\sigma_1^{(n)}\}_{n \in \omega}$ сигнатур содержится в следующем замечании.

Замечание 1. Пусть $m \in \omega$ и пусть $\varphi(\vec{y})$ — бескванторная формула сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$ от свободных переменных \vec{y} , $\text{lh}(\vec{y}) \leq 2m + 2$ (свободными могут быть как основные, так и дополнительные переменные). Тогда имеют место следующие соотношения:

$$(1): \text{ для любых } \vec{a} \in S^{\text{lh}(\vec{y})} \text{ и } \vec{b} \in S_m^{\text{lh}(\vec{y})} \text{ справедлива эквивалентность}$$

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}) \Leftrightarrow \mathfrak{M}_m \models \varphi(\vec{b}),$$

как только выполняются соотношения

$$\gamma_m(\vec{b}) = \gamma_S(\vec{a}) \upharpoonright (m + 1) \text{ и } \langle \vec{a}; = \rangle \equiv \langle \vec{b}; = \rangle;$$

(2): для любых $n \in \omega$, $n > m$, кортежей $\vec{a} \in S_n^{\text{lh}(\vec{y})}$ и $\vec{b} \in S_m^{\text{lh}(\vec{y})}$ справедлива эквивалентность

$$\mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}) \Leftrightarrow \mathfrak{M}_m \models \varphi(\vec{b}),$$

как только выполняются соотношения

$$\gamma_m(\vec{b}) = \gamma_n(\vec{a}) \upharpoonright (m + 1) \text{ и } \langle \vec{a}; = \rangle \equiv \langle \vec{b}; = \rangle.$$

Условия (1), (2) являются переформулировками для множества бескванторных предложений структуры $(\mathfrak{M}_m, \vec{b})$, где \vec{b} — кортеж элементов \mathfrak{M}_m . \diamond

Сначала формулы, принадлежащие множествам последовательности, определённой в лемме 5, приведём к ещё более простому виду, при наличии автоморфизмов структуры \mathfrak{M}_S , действующих на параметрах, которые сохраняют решение выбранной Σ -формулы. Начнём изложение с формулировки следующего соглашения.

Соглашение 1. Пусть $D \subseteq HF(S) \cup S$ и $\{A_n\}_{n \in \omega}$ — соответственно Σ -подмножество $\mathbb{HF}(\mathcal{M}_S)$ и последовательность (возможно, невычислимая) множеств, состоящих из бескванторных формул сигнатуры σ_1 , такие что последовательность $\{A_n\}_{n \in \omega}(\vec{s})$ задаёт D , где \vec{s} — набор параметров из S .

(1) Будем предполагать, что справедливы следующие условия (здесь и далее $k = \text{lh}(\vec{s})$, $l \in \omega$, $\varphi(u_0, u_1, \dots, u_{n_l-1}, v_0, v_1, \dots, v_{k-1}) \in A_l$):

(1.1): A_l замкнуто относительно группы \mathfrak{S}_l , т. е. $A_l = A_l^{\mathfrak{S}_l}$, где \mathfrak{S}_l задана в определении 2 [1] (для обеспечения данного условия следует рассмотреть замыкание множества A_l относительно операции $(\varphi, \pi) \mapsto \varphi^\pi$, где $\varphi \in A_l$ и $\pi \in \mathfrak{S}_l$);

(1.2): формула φ представляет собой конъюнкцию атомарных формул и/или их отрицаний (сначала любую бескванторную формулу приведём к ДНФ, а затем её элементарную конъюнкцию поместим в соответствующее множество последовательности);

(1.3): к тому же, φ не содержит в качестве конъюнктов одновременно атомарной формулы и её отрицания (иначе заменим φ на $\perp \Leftrightarrow \neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$);

(1.4): если $n_l + k = 0$, то A_l может содержать только \perp или тождественно истинное предложение $\top \Leftrightarrow (\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$.

Кроме того, поскольку в качестве аргументов терма t_l и параметров могут выступать попарно различные элементы множества S , будем предполагать, что все конъюнкты от переменных $u_0, u_1, \dots, u_{n_l-1}, v_0, v_1, \dots, v_{k-1}$, содержащие символ \approx и входящие в формулу $\varphi \notin \{\perp, \top\}$, будут составлять в точности следующий список конъюнктов (наличие двух последних пп. в нём во многом связано со свойством совместимости формулы φ):

(1.5): $\neg(u_i \approx u_j)$ ($i, j \in \omega$, $i < j < n_l$);

(1.6): $\neg(v_i \approx v_j)$ ($i, j \in \omega$, $i < j < k$);

(1.7): для каждой пары $\langle i, j \rangle \in \omega^2$ ($i < n_l$, $j < k$) существует не более одной формулы из совокупности $\{(u_i \approx v_j), \neg(u_i \approx v_j)\}$;

(1.8): каково бы ни было $i_0 \in \omega$ ($i_0 < n_l$), существует не более одной пары $\langle i_0, j_0 \rangle \in \omega^2$ ($j_0 < k$), для которой $(u_{i_0} \approx v_{j_0})$ встречается в качестве конъюнкта в φ ;

(1.9): каково бы ни было $j_0 \in \omega$ ($j_0 < k$), существует не более одной пары $\langle i_0, j_0 \rangle \in \omega^2$ ($i_0 < n_l$), для которой $(u_{i_0} \approx v_{j_0})$ встречается в качестве конъюнкта в φ .

(2, F) Пусть $F \subseteq \{j \in \omega \mid 0 \leq j < k\}$; дополнительно ко всем условиям из (1) данного соглашения будет выполняться следующее условие для чисел $l, k \in \omega$ и формулы $\varphi \notin \{\perp, \top\}$, заданных в разделе (1):

(2.10): для любой пары $\langle i, j \rangle \in \omega^2$ ($i < n_l$, $j < k$, $j \notin F$) формула $(u_i \approx v_j)$ входит в качестве подформулы в φ (в противном случае воспользуемся эквивалентностью $\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \equiv (\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \wedge ((u_i \approx v_j) \vee \neg(u_i \approx v_j))) \equiv ((\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \wedge (u_i \approx v_j)) \vee (\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \wedge \neg(u_i \approx v_j)))$; тем самым, приходим

к рассмотрению двух формул $(\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \wedge (u_i \approx v_j))$, $(\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \wedge \neg(u_i \approx v_j))$ вместо φ ; при необходимости следует продолжить данный процесс).

Множество $F \subseteq \omega$ будем в дальнейшем отождествлять с множеством параметров, являющихся значениями переменных v_j , где $j \in F$. \diamond

Пусть последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ такова, что A_k состоит из конъюнкций атомарных формул и/или их отрицаний сигнатуры σ_1 от переменных $u_0, u_1, \dots, u_{n_k-1}$ для каждого $k \in \omega$, и пусть $r \in \text{sp}(\vec{s})$. Определим последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ следующим образом (при этом трансформацию, которая сопоставляет последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}$ последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}$, обозначим как $(\mathbf{AE}(\mathbf{r}))$). Возьмём любое число $k \in \omega$ и формулу $\varphi \in A_k$.

- Если $(u_i \approx r)$ не является конъюнктом формулы φ ни для какого $i \in \omega$, $i < n_k$, то поместим формулу φ в E_k .
- Пусть теперь $(u_{i_0} \approx r)$ является конъюнктом формулы φ для некоторого $i_0 \in \omega$, $i_0 < n_k$; сначала найдём наименьшее число $m_0 \in \omega$ так, чтобы выполнялось неравенство $m_0 + 1 \geq \max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s}), n + 1\}$, где, в свою очередь, $n \in \omega$ — наименьшее число такое, что φ является формулой сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$. Отметим, что это неравенство связано с определением $\text{HF}_{m_0}(\mathfrak{M}_{m_0})$, что позволяет использовать методы, касающиеся аппроксимации. Зададим соответствие ς_φ между натуральными числами и множеством $\{0, 1\}$ так:

$$\varsigma_\varphi(l, \varepsilon) \Leftrightarrow (R_l^\varepsilon(u_{i_0}) \text{ или } R_l^\varepsilon(r) - \text{конъюнкт } \varphi).$$

Обозначим через F_φ множество всех бинарных строк $\tau \succeq_{\varsigma_\varphi}$ длины $m_0 + 1$.

(а) Если ς_φ не является функцией, то полагаем $F_\varphi \Leftarrow \emptyset$ и помещаем формулу $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$ в E_k .

(б) Далее, пусть теперь $F_\varphi \neq \emptyset$; тогда положим в качестве $\psi_{\varphi, \tau}$ формулу

$$\left(\bigwedge_{j=0}^{n_0} (R_j^{\tau(j)}(u_{i_0}) \wedge R_j^{\tau(j)}(r)) \right) \wedge \varphi$$

и поместим все элементы множества $\{\psi_{\varphi, \tau} \mid \tau \in F_\varphi\}$ в E_k , не помещая при этом самой формулы φ (разумеется, следует оставить по одному каждому конъюнкту среди повторяющихся, удалив дубликаты, чтобы, с одной стороны, сохранить отношение её истинности и/или ложности на кортежах, а с другой стороны, все её конъюнкты были попарно различными). Здесь фактически впервые используется свойство компактности пространства Кантора (подробности см. в доказательстве леммы 12).

Тем самым, приходим к следующему утверждению.

Лемма 6. Пусть даны Σ -формула $\Phi(x, \vec{s})$, множество $F \subseteq \text{sp}(\vec{s})$, элемент $r \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus F$ и вычислимая последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$, удовлетворяющая соглашению $1(2, F)$, а также задающая $\Phi(x, \vec{s})$. Пусть также последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ получена из последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}$ с помощью **(АЕ(г))**. Тогда последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}$ будет также вычислимой, удовлетворять соглашению $1(2, F)$ и задавать $\Phi(x, \vec{s})$.

Доказательство. Пусть Σ -формула $\Phi(x, \vec{s})$, множество $F \subseteq \text{sp}(\vec{s})$ и элемент $r \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus F$, а также последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ и $\{E_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ удовлетворяютсылке леммы.

Так как последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}$ строится эффективно по вычислимой последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}$, то и $\{E_k\}_{k \in \omega}$ также вычислима.

Перейдём теперь к доказательству того, что $\{E_k\}_{k \in \omega}$ удовлетворяет соглашению $1(2, F)$. Из того, что последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega}$ удовлетворяет соглашению $1(2, F)$, сразу получаем, что $\{E_k\}_{k \in \omega}$ удовлетворяет условиям **(1.2)–(1.9)**, **(2.10)** соглашения $1(2, F)$. Для проверки условия **(1.1)** соглашения 1 разберём все варианты появления формулы $\psi \in E_k$, где $k \in \omega$. Если ψ не содержит конъюнктов вида $(u \approx r)$, где u — основная переменная, то ψ есть $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$ или $\psi \in A_k$; следовательно, $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})^\pi$ есть $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$, или $\psi^\pi \in A_k \cap E_k$ для всех $\pi \in \mathfrak{S}_k$. Пусть теперь ψ содержит конъюнкт вида $(u \approx r)$ для некоторой основной переменной u ; тогда ψ имеет вид $\psi_{\varphi, \tau}$ для некоторых $\varphi \in A_k$ и $\tau \in F_\varphi$. Сначала заметим, что $F_\varphi = F_{\varphi^\pi}$ и $\psi_{\varphi^\pi, \tau}$ есть $\psi_{\varphi, \tau}^\pi$ для всех $\pi \in \mathfrak{S}_k$. Таким образом, имеем $\psi^\pi \in E_k$ для всех $\pi \in \mathfrak{S}_k$, поскольку $\{A_k\}_{k \in \omega}$ удовлетворяет условию **(1.1)** соглашения 1.

Перейдём, наконец, к проверке того, что последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}$ задаёт $\Phi(x, \vec{s})$. Возьмём $k \in \omega$ и $\varphi \in A_k$; для достижения нашей цели достаточно доказать, что найдётся конечное множество $F_0 \subseteq E_k$, для которого имеет место соотношение

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}) \Leftrightarrow \mathfrak{M}_S \models \bigvee F_0(\vec{a}, \vec{s}),$$

для всех $\vec{a} \in S^{n_k}$. Снова разберём все варианты для формулы φ . Пусть $\vec{a} \in S^{n_k}$ — любой кортеж.

Если $\varphi \in A_k$ не содержит конъюнктов вида $(u \approx r)$, где u — основная переменная, то $\varphi \in E_k$; следовательно, можно положить $F_0 \Leftarrow \{\varphi\}$.

Если же $\varphi \in A_k$ содержит конъюнкт $(u \approx r)$ для некоторой (единственной!) основной переменной u , но ς_φ не является функцией (т. е. $F_\varphi = \emptyset$), то имеем $\mathfrak{M}_S \models \neg \bigwedge \{R_l^\varepsilon(r) \mid l \in \omega, \varepsilon \in \{0, 1\}, \varsigma_\varphi(l, \varepsilon)\}$ и, следовательно, $\mathfrak{M}_S \models \neg \varphi(\vec{a}, \vec{s})$, поэтому можно положить $F_0 \Leftarrow \{\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})\}$.

Пусть теперь $F_\varphi \neq \emptyset$; покажем, что в качестве F_0 может выступать $\{\psi_{\varphi, \tau} \mid \tau \in F_\varphi\}$. В самом деле, пусть сначала $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$; так как $(u \approx r)$ является конъюнктом φ для некоторой (снова единственной) основной переменной u , приходим к тому, что выполняется соотношение

$\mathfrak{M}_S \models \bigwedge \{R_l^\varepsilon(r) \mid l \in \omega, \varepsilon \in \{0, 1\}, \varsigma_\varphi(l, \varepsilon)\}$. Далее, возьмём единственную строку $\tau_0 \in F_\varphi$ с условием $\tau_0 \leq \gamma_S(r)$; тогда выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \psi_{\varphi, \tau_0}(\vec{a}, \vec{s})$ и, в конечном итоге, имеем $\mathfrak{M}_S \models \bigvee F_0(\vec{a}, \vec{s})$. В обратную сторону, пусть выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \bigvee F_0(\vec{a}, \vec{s})$; тогда найдётся строка $\tau_1 \in F_\varphi$, для которой справедливо соотношение $\mathfrak{M}_S \models \psi_{\varphi, \tau_1}(\vec{a}, \vec{s})$; непосредственно из задания формулы ψ_{φ, τ_1} получаем, что имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$. \square

Теперь мы готовы к описанию алгоритма удаления подформул, содержащих одновременно фиксированный параметр r_0 , основную переменную и отношение \approx равенства.

Лемма 7. Пусть Σ -формула $\Phi_0(x, \vec{s})$, множество $F \subseteq \text{sp}(\vec{s})$ и элемент $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus F$ таковы, что для любых $r \in [r_0]_{\mathbb{R}} \setminus \text{sp}(\vec{s})$ и автоморфизма f структуры \mathfrak{M}_S , действующего тождественно на $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$ и переводящего r_0 в r , выполняется соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_\Sigma \Phi_0(x, f(\vec{s}))$.

Пусть также вычислимая последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ удовлетворяет соглашению $1(2, F)$ и задаёт $\Phi_0(x, \vec{s})$; кроме того, любая формула $\varphi \in \bigcup_{k \in \omega} A_k$ не содержит $(u \approx s)$ в качестве подформулы, где u — основная переменная, а $s \in F$. Пусть, к тому же, последовательность $\{E_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ получена из $\{A_k\}_{k \in \omega}$ с помощью $(\mathbf{AE}(\mathbf{r}_0))$.

Пусть, наконец, последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ получена из $\{E_k\}_{k \in \omega}$ согласно следующему правилу:

(7.1): формула φ получена из некоторой формулы $\psi \in E_k$ путём удаления из неё всех конъюнктов вида $\neg(u \approx r_0)$ и $(u \approx r_0)$ (здесь u — основная переменная), для всех $k \in \omega$ и $\varphi \in B_k$.

Тогда последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}$ будет удовлетворять также следующим условиям:

(7.2): $\{B_k\}_{k \in \omega}$ вычислима и удовлетворяет соглашению $1(2, F \cup \{r_0\})$;

(7.3): любая формула $\varphi \in \bigcup_{k \in \omega} B_k$ не содержит $(u \approx r)$ в качестве под-

формулы, где u — основная переменная, а $r \in F \cup \{r_0\}$;

(7.4): данная последовательность задаёт $\Phi_0(x, \vec{s})$.

Доказательство. Пусть Σ -формула $\Phi_0(x, \vec{s})$, множество $F \subseteq \text{sp}(\vec{s})$, элемент $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus F$, а также последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ и $\{E_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ удовлетворяют посылке леммы.

Сначала покажем, что любая формула $\psi \in \bigcup_{k \in \omega} E_k$ не содержит $(u \approx s)$ в качестве подформулы, где u — основная переменная, а $s \in F$. Всюду следует воспользоваться тем, что $\{A_k\}_{k \in \omega}$ удовлетворяет данному условию.

В самом деле, если ψ есть $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$ или $\psi \in \bigcup_{k \in \omega} A_k$, то утверждение очевидным образом выполняется; если же ψ имеет вид $\psi_{\varphi, \tau}$ для некоторых

$\varphi \in \bigcup_{k \in \omega} A_k$ и $\tau \in F_\varphi$, то непосредственно из задания формулы ψ получаем, что утверждение также справедливо.

Непосредственно из построения последовательности $\{B_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ (см. условие (7.1)) вытекает справедливость условий (7.2), (7.3).

Перейдём теперь к доказательству того, что $\{B_k\}_{k \in \omega}$ задаёт Σ -формулу $\Phi_0(x, \vec{s})$ (см. условие (7.4)). Для этого разберём последовательно два случая для формулы $\varphi \in E_k$, где $k \in \omega$: **(А)** сначала из формулы удалим все конъюнкты вида $\neg(u \approx r_0)$, где u — основная переменная; **(В)** затем из полученной формулы удалим при необходимости конъюнкт вида $(u \approx r_0)$, где u также является основной переменной.

(А) Пусть $k \in \omega$ и $\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \in E_k$; так как формула (скажем, $\psi(\vec{u}, \vec{s})$) будет получена в результате удаления конъюнктивных членов из конъюнкции φ , достаточно доказать справедливость импликации

$$\mathfrak{M}_S \models (\psi(\vec{a}, \vec{s}) \rightarrow \bigvee E_k(\vec{a}, \vec{s}))$$

для любого $\vec{a} \in S^{n_k}$, поскольку условие $\mathfrak{M}_S \models (\varphi(\vec{a}, \vec{s}) \rightarrow \psi(\vec{a}, \vec{s}))$ выполняется автоматически. Пусть также $\neg(u_i \approx r_0)$ является конъюнктом формулы φ , $i \in \omega$ ($i < n_k$).

А1) Для некоторого $j \in \omega$, $j < n_k$, $j \neq i$, формула $(u_j \approx r_0)$ входит в φ в качестве конъюнкта. Прodelываем данную процедуру последовательно для каждого $i \in \omega$ такого, что $\neg(u_i \approx r_0)$ является конъюнктом для φ . Перед каждым шагом будем действовать с формулой φ_0 , полученной из φ . Если для некоторого $j \in \omega$, $j < n_k$, $j \neq i$, формула $(u_j \approx r_0)$ входит в φ_0 в качестве конъюнкта, то формулу φ_0 можно заменить на эквивалентную ей формулу $[\varphi_0]_{(0 \approx 0)}^{\neg(u_i \approx r_0)}$, поскольку в φ_0 в качестве конъюнкта входит также одна из формул $\neg(u_j \approx u_i)$ или $\neg(u_i \approx u_j)$; а следовательно, формула $(\neg(u_i \approx r_0) \wedge (u_j \approx r_0))$ равносильна формулам $((u_j \approx r_0) \wedge \neg(u_i \approx u_j))$ и $((u_j \approx r_0) \wedge \neg(u_j \approx u_i))$. Предположим, что в результате всех таких удалений приходим от формулы $\varphi(\vec{u}, \vec{s})$ к формуле $\varphi_1(\vec{u}, \vec{s})$. Отметим, что выполняется соотношение $\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \equiv \varphi_1(\vec{u}, \vec{s})$; к тому же, в полученной формуле встречается лишь одна подформула вида $(u \approx r_0)$ (здесь u — основная переменная), являющаяся при этом конъюнктом. Положим $H_0 \Leftarrow \emptyset$.

А2) Для некоторого $r \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus (F \cup \{r_0\})$ формула $(u_i \approx r)$ входит в φ в качестве конъюнкта. Как и прежде, прodelываем данную процедуру последовательно для каждого $i \in \omega$ такого, что $\neg(u_i \approx r_0)$ является конъюнктом для φ . Как и выше, перед каждым шагом будем иметь дело с формулой φ_0 , полученной из φ . Формулу φ_0 также можно заменить на формулу $[\varphi_0]_{(0 \approx 0)}^{\neg(u_i \approx r_0)}$, эквивалентную φ_0 , если $(u_i \approx r)$ — конъюнкт φ для некоторого $r \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus (F \cup \{r_0\})$, поскольку в формулу φ_0 в качестве конъюнкта

входит также одна из формул $\neg(r_0 \approx r)$ или $\neg(r \approx r_0)$; а следовательно, формула $(\neg(u_i \approx r_0) \wedge (u_i \approx r))$ равносильна формулам $((u_i \approx r) \wedge \neg(r_0 \approx r))$ и $((u_i \approx r) \wedge \neg(r \approx r_0))$. Предположим, что в результате всех таких удалений приходим от формулы $\varphi(\vec{u}, \vec{s})$ к формуле $\varphi_1(\vec{u}, \vec{s})$. Отметим, что, как и выше, выполняется соотношение $\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \equiv \varphi_1(\vec{u}, \vec{s})$. Далее, формула φ_1 удовлетворяет следующему условию: если $j \in \omega$, $j < n_k$, таково, что $\neg(u_j \approx r_0)$ входит в качестве конъюнкта в φ_1 , то формула $\neg(u_j \approx r)$ также является конъюнктом φ_1 для любого $r \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus F$. Положим

$$H_0 \Leftrightarrow \{j \in \omega \mid j < n_k, \neg(u_j \approx r_0) \text{ — конъюнкт } \varphi_1\}.$$

Заметим, что если $H_0 \neq \emptyset$, то для каждого $j \in \{m \in \omega \mid m < n_k\} \setminus H_0$ найдётся и притом единственный элемент $r \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus (F \cup \{r_0\})$, для которого $(u_j \approx r)$ является конъюнктом формулы φ_1 ; более того, такое соответствие между номерами и элементами является инъективным, что вытекает из соглашения $1(2, F)$ для $\{E_k\}_{k \in \omega}$. Если же формула $(u_{i_0} \approx r_0)$ входит в качестве конъюнкта в φ_1 для некоторого и притом единственного $i_0 \in \omega$, $i_0 < n_k$, то выполняется равенство $H_0 = \emptyset$, согласно **(A1)**.

A3) Пусть $H_0 \neq \emptyset$; возьмём любой кортеж $\vec{a} = \langle a_0, a_1, \dots, a_{n_k-1} \rangle \in S^{n_k}$. В качестве формулы $\varphi_2(\vec{u}, \vec{s})$ берём $[\varphi_1(\vec{u}, \vec{s})]_{\langle (u_j \approx r_0) \mid j \in H_0 \rangle, \langle (0 \approx 0) \mid j \in H_0 \rangle}$, совпадающую, как легко видеть, с формулой $[\varphi(\vec{u}, \vec{s})]_{\langle (u_j \approx r_0) \mid j \in \omega, j < n_k \rangle, \langle (0 \approx 0) \mid j \in \omega, j < n_k \rangle}$. Нетрудно понять, что справедливо соотношение

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi_1(\vec{a}, \vec{s}) \Rightarrow \mathfrak{M}_S \models \varphi_2(\vec{a}, \vec{s}).$$

Тем самым, достаточно показать, что выполняется следующее соотношение для всех $\vec{a} \in S^{n_k}$:

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi_2(\vec{a}, \vec{s}) \Rightarrow \text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(\vec{a}), \vec{s}).$$

Пусть $\vec{a} \in S^{n_k}$ таково, что $\mathfrak{M}_S \models \varphi_2(\vec{a}, \vec{s})$. Разберём всевозможные случаи, которые реализуются на кортеже $\vec{a} \in S^{n_k}$.

1) $a_i \neq r_0$ для всех $i \in \omega$, $i < n_k$. Тогда $\mathfrak{M}_S \models \varphi_1(\vec{a}, \vec{s})$ и, следовательно, имеем $\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(\vec{a}), \vec{s})$.

2) $a_{i_0} = r_0$, для некоторого $i_0 \in \omega$, $i_0 < n_k$. Непосредственно из **(A2)** следует, что $i_0 \in H_0$; докажем, что и в этом случае также выполняется соотношение $\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(\vec{a}), \vec{s})$.

Сначала покажем, что существует $c_0 \in S \setminus (\text{sp}(\vec{s}) \cup \text{sp}(\vec{a}))$ такой, что имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi_1([\vec{a}]_{c_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$. Возьмём автоморфизм f_0 структуры \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на множестве $(\text{sp}(\vec{a}) \setminus \{a_{i_0}\}) \cup (\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\})$ и переводящий r_0 в элемент $c_0 \in S \setminus (\text{sp}(\vec{s}) \cup \text{sp}(\vec{a}))$, имеющий тот же γ_S -код, что и $r_0 (= a_{i_0})$ (к примеру, в качестве f_0 можно взять транспозицию $(r_0 c_0)$). Далее, представим (разумеется, с точностью до перестановки конъюнктов) формулу $\varphi_2(\vec{u}, \vec{s})$ в виде $(\psi_0 \wedge \psi_1)$ следующим образом.

• ψ_1 состоит в точности из конъюнктов формулы φ_2 , в которых встречаются дополнительные переменные, принимающие значения из $F \cup \{r_0\}$. Тогда $\mathfrak{M}_S \models \psi_1([\vec{a}]_{c_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$, поскольку формула ψ_1 основных переменных не содержит (это вытекает из задания формулы φ_2).

• ψ_0 состоит из конъюнктов формулы φ_2 , не входящих в ψ_1 . Тогда $\mathfrak{M}_S \models \psi_0([\vec{a}]_{c_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$, поскольку имеет место равенство $f_0(\vec{a}) = [\vec{a}]_{c_0}^{a_{i_0}}$; кроме того, f_0 действует тождественно на множестве $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$, а формула ψ_0 не содержит дополнительной переменной, принимающей значение r_0 .

Следовательно, $\mathfrak{M}_S \models \varphi_2([\vec{a}]_{c_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$; наконец, имеем условие $\mathfrak{M}_S \models \varphi_1([\vec{a}]_{c_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$, поскольку выполняются соотношения $c_0 \neq r_0$ и $a \neq r_0$ для всех $a \in \text{sp}(\vec{a}) \setminus \{a_{i_0}\}$.

Возьмём теперь автоморфизм f_1 структуры \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на $(\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}) \cup (\text{sp}(\vec{a}) \setminus \{a_{i_0}\})$ и переводящий $\langle r_0, c_0 \rangle$ в $\langle c_0, r_0 \rangle$ (к примеру, снова можно взять транспозицию $(r_0 c_0)$). По условию леммы, f_1 сохраняет решение $\Phi_0(x, \vec{s})$. Однако, имеем $\mathfrak{M}_S \models \varphi_1(\vec{a}, f_1(\vec{s}))$ и, следовательно, $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, f_1(\vec{s}))$, поэтому выполняется соотношение $\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(\vec{a}), \vec{s})$.

(В) Пусть $k \in \omega$ и $\varphi \in E_k$; если в φ отсутствует конъюнкт вида $(u \approx r_0)$, где u — основная переменная, то и доказывать нечего; поэтому будем считать, что $(u \approx r_0)$ является конъюнктом данной формулы для подходящей основной переменной u . Тогда в качестве φ_2 возьмём формулу $[\varphi_1]_{\langle (u \approx r_0) | i \in \omega, i < n_k \rangle, \langle (0 \approx 0) | i \in \omega, i < n_k \rangle}$, где φ_1 получена в рамках процедуры **(А)** или, что то же самое в данном случае, в рамках **(А1)**.

Возьмём любой кортеж $\vec{a} \in S^{n_k}$. Как и выше, имеем соотношение

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi_1(\vec{a}, \vec{s}) \Rightarrow \mathfrak{M}_S \models \varphi_2(\vec{a}, \vec{s}),$$

поскольку φ_2 получена из φ_1 в результате удаления конъюнктов.

Перейдём теперь к доказательству соотношения

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi_2(\vec{a}, \vec{s}) \Rightarrow \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(a), \vec{s}). \quad (3)$$

Поскольку $(u_{i_0} \approx r_0)$ является конъюнктом φ для некоторого $i_0 \in \omega$, $i_0 < n_k$, для бескванторной формулы φ найдутся $m_0 \in \omega$ и $\tau_0 \in \{0, 1\}^{m_0}$, для которых φ — формула сигнатуры $\sigma_1^{(m_0)}$, а также выполняются соотношения $m_0 + 1 \geq \max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\}$, $\mathfrak{M}_S \models \bigwedge_{j=0}^{m_0} (R_j^{\tau_0(j)}(r_0) \wedge R_j^{\tau_0(j)}(a_{i_0}))$ и $\gamma_S(r_0) \geq \tau_0$ (см. **(АЕ(r₀))**).

Сначала покажем, что выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{c}, \vec{s})$, где $\vec{c} \Leftrightarrow [\vec{a}]_{r_0}^{a_{i_0}}$. В самом деле, справедливы соотношения $\mathfrak{M}_S \models (c_{i_0} \approx r_0)$ и $\mathfrak{M}_S \models \bigwedge_{j=0}^{m_0} (R_j^{\tau_0(j)}(r_0) \wedge R_j^{\tau_0(j)}(c_{i_0}))$. Представим теперь формулу φ_2 в виде

$(\psi_0 \wedge \psi_1)$ (снова с точностью до перестановки конъюнктов) так, что ψ_0 содержит все конъюнкты φ_2 , в которые входит переменная u_{i_0} , а ψ_1 состоит из остальных конъюнктов формулы φ_2 . Далее, имеем $\mathfrak{M}_S \models \psi_1([\vec{a}]_{r_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$ и $\mathfrak{M}_S \models \psi_0([\vec{a}]_{r_0}^{a_{i_0}}, \vec{s})$ (первое условие следует из того, что u_{i_0} не встречается в ψ_1 ; второе условие вытекает из того, что φ_2 не содержит подформулы вида $(u \approx r_0)$ ни для какой основной переменной u , а также конъюнктов вида $(u_{i_0} \approx s)$, где $s \in \text{sp}(\vec{s})$ (см. соглашение 1(2, F) для $\{E_k\}_{k \in \omega}$ и задание формулы φ_1). Таким образом, выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{c}, \vec{s})$.

Возьмём теперь кортежи $\vec{b} \in S_{m_0}^{n_k}$ и $\vec{t} \in S_{m_0}^{\text{lh}(\vec{s})}$ так, чтобы выполнялись условия $\gamma_{m_0}(\vec{b} \hat{\wedge} \vec{t}) = \gamma_S(\vec{c} \hat{\wedge} \vec{s}) \upharpoonright (m_0 + 1)$ и $\langle \vec{b} \hat{\wedge} \vec{t}; = \rangle \equiv \langle \vec{c} \hat{\wedge} \vec{s}; = \rangle$; по замечанию 1(1), имеем $\mathfrak{M}_{m_0} \models \varphi(\vec{b}, \vec{t})$. Так как выполняется равенство $c_{i_0} = r_0$, имеет место соотношение $|\text{sp}(\vec{b} \hat{\wedge} \vec{t})| \leq 2 \cdot m_0 + 1 < 2 \cdot m_0 + 2 \leq 2^{m_0 + 1}$ (это единственный момент в настоящей работе, где используется соответствующая оценка количества переменных, предложенная в замечании 1!).

Следовательно, существует элемент $d \in S_{m_0} \setminus \text{sp}(\vec{b} \hat{\wedge} \vec{t})$, удовлетворяющий условию $\gamma_{m_0}(d) = \gamma_S(r_0) \upharpoonright (m_0 + 1)$; пусть $d_0 \in S_{m_0} \setminus \text{sp}(\vec{b} \hat{\wedge} \vec{t})$ — любой такой элемент. Из условия леммы следует, что f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s})$ для любых $r \in [r_0]_{\mathbb{R}} \setminus (\text{sp}(\vec{s}) \cup \text{sp}(\vec{c}))$ и автоморфизма f , действующего тождественно на $(\text{sp}(\vec{s}) \cup \text{sp}(\vec{c})) \setminus \{r_0\}$ и переводящего r_0 в r (в качестве такого автоморфизма можно взять, например, транспозицию $(r_0 r)$). Так как выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi([\vec{c}]_r^{r_0}, [\vec{s}]_r^{r_0})$, имеем $\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k([\vec{c}]_r^{r_0}, \vec{s}))$, а по замечанию 1(1), выполняется соотношение $\mathfrak{M}_{m_0} \models \varphi([\vec{b}]_{d_0}^{b_{i_0}}, [\vec{t}]_{d_0}^{t_{i_0}})$. Нетрудно проверить, что справедлива эквивалентность

$$\begin{aligned} ((d_0 \notin (\text{sp}(\vec{b} \hat{\wedge} \vec{t}) \setminus \{b_{i_0}\})) \wedge (\gamma_{m_0}(d_0) = \gamma_S(r_0) \upharpoonright (m_0 + 1))) &\Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \mathfrak{M}_{m_0} \models \varphi_2([\vec{b}]_{d_0}^{b_{i_0}}, \vec{t}) \end{aligned}$$

для всех $d_0 \in S_{m_0}$. По доказанному и по теореме 3 [1], выполняется соотношение

$$\mathfrak{M}_{m_0} \models \varphi_2([\vec{b}]_{d_0}^{b_{i_0}}, \vec{t}) \Rightarrow \text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(h([\vec{b}]_{d_0}^{b_{i_0}}), h(\vec{t}))) \quad (4)$$

для любого вложения $h : \text{HIF}_{m_0}(\mathfrak{M}_{m_0}) \leq_{\text{end}} \text{HIF}(\mathfrak{M}_S)$, удовлетворяющего условиям $h(\vec{t}) = \vec{s}$ и $h(b_i) = a_i$ для всех $i \in \omega$ ($i < n_k$, $i \neq i_0$).

Пусть, наконец, выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi_2(\vec{a}, \vec{s})$; согласно замечанию 1(1), справедливо соотношение $\mathfrak{M}_{m_0} \models \varphi_2(\vec{b}^0, \vec{t})$, где кортеж \vec{b}^0 удовлетворяет условиям $\gamma_{m_0}(\vec{b}^0 \hat{\wedge} \vec{t}) = \gamma_S(\vec{a} \hat{\wedge} \vec{s}) \upharpoonright (m_0 + 1)$ и $\langle \vec{b}^0 \hat{\wedge} \vec{t}; = \rangle \equiv \langle \vec{a} \hat{\wedge} \vec{s}; = \rangle$. Из (4) получаем, что справедливо условие

$$\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi_0(t_k(h_0(\vec{b}^0), h_0(\vec{t}))),$$

где вложение $h_0 : \text{HIF}_{m_0}(\mathfrak{M}_{m_0}) \leq_{\text{end}} \text{HIF}(\mathfrak{M}_S)$ удовлетворяет условиям

$h_0(\vec{t}) = \vec{s}$ и $h_0(b_i^0) = a_i$ для всех $i \in \omega$ ($i < n_k, i \neq i_0$). Остаётся лишь взять h_0 так, чтобы выполнялось соотношение $h_0(\vec{b}^0) = \vec{a}$.

Таким образом, выполняется (3), а вместе с ним и (7.4). \square

Сейчас перейдём к изложению методов удаления самих параметров.

Лемма 8. Пусть Σ -формула $\Phi_0(x, \vec{s})$ и элемент $r_0 \in \text{sp}(\vec{s})$ удовлетворяют следующим условиям:

(8.1): для любых элемента $r \in [r_0]_{\mathbb{R}} \setminus \text{sp}(\vec{s})$ и автоморфизма f структуры $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$, действующего тождественно на $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$ и переводящего r_0 в r , имеет место соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_0(x, f(\vec{s}))$;

(8.2): $[r_0]_{\mathbb{R}} \cap \text{sp}(\vec{s}) \neq \{r_0\}$.

Тогда найдётся Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}')$, для которой имеют место соотношения $\text{sp}(\vec{s}') = \text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$ и $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$.

Доказательство. Пусть Σ -формула $\Phi_0(x, \vec{s})$ и элемент $r_0 \in \text{sp}(\vec{s})$ удовлетворяют посылке леммы. Из леммы 5 и соглашения 1 следует существование вычислимой последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$, удовлетворяющей соглашению 1(2, \emptyset) и задающей $\Phi_0(x, \vec{s})$. Последовательно применяя леммы 6, 7 для $\{A_k\}_{k \in \omega}$ и $F = \emptyset$, придём к последовательности $\{B_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$, являющейся вычислимой и, к тому же, удовлетворяющей следующим условиям:

- данная последовательность задаёт Σ -формулу $\Phi_0(x, \vec{s})$, а также удовлетворяет соглашению 1(2, $\{r_0\}$);
- для каждого $k \in \omega$ и $\varphi \in B_k$ формула вида $(u \approx r_0)$ (здесь u — основная переменная) не встречается в качестве подформулы в φ .

Зафиксируем теперь $r_1 \in [r_0]_{\mathbb{R}_0} \cap (\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\})$ (что возможно, ввиду (8.2)). Пусть кортеж \vec{s}' попарно различных элементов таков, что имеет место соотношение $\text{sp}(\vec{s}') = \text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$, и пусть $\{B_k^0\}_{k \in \omega}(\vec{s}')$ — вычислимая последовательность, полученная из $\{B_k\}_{k \in \omega}$ в результате всех замен следующего вида (здесь $k \in \omega$ и $\varphi \in B_k$):

- каждую подформулу формулы φ вида $R_l(r_0)$ заменим на $R_l(r_1)$, где $l \in \omega$;
- остальные конъюнкты, в которых встречается r_0 , удалим из φ .

Возьмём снова $k \in \omega$ и $\varphi \in B_k$; положим в качестве $\varphi_0 \in B_k^0$ формулу, полученную из φ в результате замен, приведённых выше. Отметим, что выполняется соотношение

$$\mathfrak{M}_{\mathcal{S}} \models \forall \vec{u} (\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \leftrightarrow \varphi_0(\vec{u}, \vec{s}')). \quad (5)$$

Справедливость соотношения (5) вытекает непосредственно из определений последовательностей $\{B_k\}_{k \in \omega}$ и $\{B_k^0\}_{k \in \omega}$, а также отношения равенства $\gamma_{\mathcal{S}}(r_0) = \gamma_{\mathcal{S}}(r_1)$. Отсюда заключаем, что последовательность $\{B_k^0\}_{k \in \omega}(\vec{s}')$ задаёт Σ -формулу $\Phi_0(x, \vec{s})$, как и последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}$.

Кроме того, из эффективного построения последовательности $\{B_k^0\}_{k \in \omega}$ по $\{B_k\}_{k \in \omega}$ следует, что $\{B_k^0\}_{k \in \omega}$ вычислима; по лемме 5, найдётся Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}')$, определяющая множество

$$\{t_l(\vec{a}) \mid l \in \omega, \vec{a} \in S^{n_l}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}')\}$$

для некоторой формулы $\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \in B_l^0$, $\text{lh}(\vec{u}) = n_l$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s}')$.

Таким образом, имеем $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$. \square

Лемма 9. Пусть Σ -формула $\Phi_0(x, \vec{s})$ и множество $F_0 \subseteq \text{sp}(\vec{s})$ удовлетворяют следующим условиям:

(9.1): для любых элементов $r_0 \in F_0$, $r \in [r_0]_{\mathbb{R}}$ и автоморфизма f структуры \mathfrak{M}_S , действующего тождественно на $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$ и переводящего r_0 в r , имеет место соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_0(x, f(\vec{s}))$;

(9.2): $[r_0]_{\mathbb{R}} \cap \text{sp}(\vec{s}) = \{r_0\}$ для всех $r_0 \in F_0$.

Тогда найдётся Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}')$, для которой имеют место соотношения $\text{sp}(\vec{s}') = (\text{sp}(\vec{s}) \setminus F_0) \cup \{r_1\}$ для подходящего $r_1 \in S$ такого, что $r_1 \not\sim_{\mathbb{R}} s$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s})$, и $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$.

Доказательство. Пусть Σ -формула $\Phi_0(x, \vec{s})$ и множество $F_0 \subseteq \text{sp}(\vec{s})$ удовлетворяют посылке леммы.

Если $F_0 = \emptyset$, то возьмём конечное множество $G \subseteq \omega$ такое, что справедливо неравенство $\gamma_S(s) \neq G$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s})$, а также элемент $r_1 \in S$, для которого имеет место равенство $\gamma_S(r_1) = G$. В качестве $\Phi_1(x, \vec{s}')$ в этом случае следует взять $\Phi_0(x, \vec{s})$; эта процедура правомерна, поскольку имеет место соотношение $\text{sp}(\vec{s}) \subseteq \text{sp}(\vec{s}')$.

Будем теперь считать, что $|F_0| > 0$. Возьмём кортеж

$$\langle r^{(0)}, r^{(1)}, \dots, r^{(p)} \rangle \in S_{\neq}^{p+1}, p \in \omega,$$

так, что $F_0 = \{r^{(0)}, r^{(1)}, \dots, r^{(p)}\}$; кроме того, будем предполагать, что имеет место система неравенств $\gamma_S(r^{(0)}) \sqsubset \gamma_S(r^{(1)}) \sqsubset \dots \sqsubset \gamma_S(r^{(p)})$.

Далее, используя лемму 5, выберем последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega(\vec{s})}$, являющуюся вычислимой, удовлетворяющую соглашению 1(2, \emptyset) и задающую $\Phi_0(x, \vec{s})$.

Применяя последовательно леммы 6, 7 для элемента $r^{(i)}$ вместо r_0 , множества $\{r^{(k)} \mid k \in \omega, k < i\}$ вместо F , $0 \leq i \leq p$, начиная с последовательности $\{A_k\}_{k \in \omega}$, построим вычислимую последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega(\vec{s})}$, удовлетворяющую следующим условиям:

- последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}$ задаёт Σ -формулу $\Phi_0(x, \vec{s})$;
- для каждого $k \in \omega$ и $\varphi \in B_k$ формула вида $(u \approx r_0)$ (здесь u — основная переменная, а $r_0 \in F_0$) не встречается в качестве подформулы в φ ;
- данная последовательность удовлетворяет соглашению 1(2, F_0).

Далее, пусть $C_0 \sqsubset C_1 \sqsubset \dots \sqsubset C_{q-1}$, $q \in \omega \setminus \{0\}$, — набор арифметических множеств, являющихся в точности γ_S -кодами множеств из

$\{\gamma_S(s) | s \in \text{sp}(\vec{s})\}$. Возьмём r_1 так, чтобы выполнялось следующее условие (здесь $n \in \omega$):

$$\gamma_S(r_1)(n) = \begin{cases} 1 - C_n(n), & \text{если } n < q; \\ \bigoplus \{\gamma_S(r_0) | r_0 \in F_0\}(n - q), & \text{если } n \geq q. \end{cases}$$

Нетрудно понять, что $r_1 \not\sim_{\mathbb{R}} s$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s})$. Осуществим сейчас следующий список замен (здесь $k \in \omega$ и $\varphi \in B_k$):

- подформулу $R(r^{(j)}, \mathbf{1})$ заменим на $R(r_1, (\mathbf{p} + 1) \cdot \mathbf{1} + \mathbf{j} + \mathbf{q})$, для любых чисел $l, j \in \omega$, $0 \leq j \leq p$;
- из полученной формулы удаляем все конъюнкты, в которые входят параметры из F_0 .

Пусть кортеж \vec{s}' попарно различных элементов таков, что имеет место равенство $\text{sp}(\vec{s}') = (\text{sp}(\vec{s}) \setminus F_0) \cup \{r_1\}$, и пусть $\{B_k^0\}_{k \in \omega}(\vec{s}')$ — вычислимая последовательность, полученная из последовательности $\{B_k\}_{k \in \omega}$ с помощью приведённых выше замен. Заметим, что если $\varphi_0 \in B_k^0$ получена из $\varphi \in B_k$ в результате данных замен, то имеем $\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\varphi_0(\vec{u}, \vec{s}') \leftrightarrow \varphi(\vec{u}, \vec{s}))$; поэтому последовательность $\{B_k^0\}_{k \in \omega}$ также задаёт $\Phi_0(x, \vec{s}')$. По лемме 5, существует Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}')$, определяющая множество

$$\{t_l(\vec{a}) | l \in \omega, \vec{a} \in S^m, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}')\}$$

для некоторой формулы $\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \in B_l^0$, $\text{lh}(\vec{u}) = n_l$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s}')$.

Таким образом, имеем $\Phi_0(x, \vec{s}) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$. □

Перейдём теперь к исследованию свойств видов кортежей параметров.

Определение 2. Пусть $\Phi(x, \vec{s})$ — Σ -формула и $\vec{r} = \langle r_0, r_1, \dots, r_{n-1} \rangle$, $n \in \omega$, — набор попарно различных элементов из $\text{sp}(\vec{s})$, в точности лежащих в $[a]_{\mathbb{R}}$ для наперёд заданного $a \in S$. Будем говорить, что кортеж \vec{r} имеет вид I для $\Phi(x, \vec{s})$, если любой автоморфизм f структуры \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{r})$, сохраняет решение Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s})$; кортеж \vec{r} имеет вид II для $\Phi(x, \vec{s})$, если он не имеет вид I для $\Phi(x, \vec{s})$. ◇

Заметим, что кортеж λ имеет вид I для любой Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s})$.

Докажем свойство инвариантности вида кортежей для Σ -эквивалентных Σ -формул.

Лемма 10. Пусть $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$ и $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$ — Σ -формулы, для которых справедливо соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}^0) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}^1)$.

Пусть также наборы $\vec{r}^0 \in (\text{sp}(\vec{s}^0))_{\neq}^{\text{lh}(\vec{r}^0)}$ и $\vec{r}^1 \in (\text{sp}(\vec{s}^1))_{\neq}^{\text{lh}(\vec{r}^1)}$ таковы, что множество $\text{sp}(\vec{r}^0 \wedge \vec{r}^1)$ состоит в точности из элементов $\text{sp}(\vec{s}^0 \wedge \vec{s}^1)$,

имеющих γ_S -коды одного и того же наперёд заданного множества. Тогда \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, если и только если \vec{r}^1 имеет вид I для $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$.

Доказательство. Пусть Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$ и $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$, а также наборы \vec{r}^0 и \vec{r}^1 элементов из S удовлетворяютсылке леммы. Докажем только, что если \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, то \vec{r}^1 имеет вид I для $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$: ввиду симметрии, обратная импликация доказывается точно так же.

Пусть кортеж \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$. Докажем, что если f — автоморфизм модели \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на $\text{sp}(\vec{s}^1) \setminus \text{sp}(\vec{r}^1)$, то f сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$. Сначала заметим, что выполняется равенство $f = (h_1 \circ h_0)$, где автоморфизмы h_0 и h_1 заданы так (здесь и далее $\Gamma \Leftrightarrow \bigcup_{r \in \text{sp}(\vec{r}^0 \wedge \vec{r}^1)} [r]_{\mathbb{R}}$):

$$h_0(x) = \begin{cases} x, & \text{если } x \in S \setminus \Gamma; \\ f(x), & \text{если } x \in \Gamma; \end{cases}$$

$$h_1(x) = \begin{cases} f(x), & \text{если } x \in S \setminus \Gamma; \\ x, & \text{если } x \in \Gamma. \end{cases}$$

Тогда h_0 действует тождественно на $(\text{sp}(\vec{s}^0) \cup \text{sp}(\vec{s}^1)) \setminus \Gamma$. Следовательно, h_0 сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, поскольку \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, а по лемме 2, h_0 сохраняет решение Σ -формулы $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$.

Далее, автоморфизм h_1 действует тождественно на $\text{sp}(\vec{s}^1) \cup \Gamma$. Следовательно, h_1 действует тождественно и на $\text{sp}(h_0(\vec{s}^1))$, а по лемме 3, имеем $\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x(\Phi_1(x, h_0(\vec{s}^1)) \leftrightarrow \Phi_1(x, h_1(h_0(\vec{s}^1))))$.

Таким образом, f сохраняет решение $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$. □

Опишем теперь способ нахождения минимальных наборов параметров с помощью автоморфизмов. Сначала доопределим отношение $\sim_{\mathbb{R}}$ эквивалентности на $S \cup \{\lambda\}$, как $\sim_{\mathbb{R}} \cup \{\langle \lambda, \lambda \rangle\}$.

Лемма 11. Для любого $\text{HF}(\mathfrak{M}_S)$ -в.п. подмножества $D \subseteq \text{HF}(S) \cup S$ найдётся Σ -формула $\Phi(x, \vec{s})$, определяющая множество D и удовлетворяющая следующим условиям для любых набора $\vec{r} \in (\text{sp}(\vec{s}))_{\neq}^{\text{lh}(\vec{r})}$, образованного в точности из γ_S -кодов одного и того же наперёд заданного множества, и $\vec{r}' \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{r})}$:

I) если \vec{r} имеет вид I для $\Phi(x, \vec{s})$, то $\text{lh}(\vec{r}) \leq 1$ в совокупности, причём будет выполняться соотношение

$$\vec{r} \sim_{\mathbb{R}} \vec{r}' \implies (\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x(\Phi(x, \vec{s}) \leftrightarrow \Phi(x, [\vec{s}]_{\vec{r}}^{\vec{r}'})));$$

II) если \vec{r} имеет вид II для $\Phi(x, \vec{s})$, то $\text{lh}(\vec{r}) \geq 1$ и будет выполняться соотношение

$$(\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x(\Phi(x, \vec{s}) \leftrightarrow \Phi(x, [\vec{s}]_{\vec{r}}))) \implies \text{sp}(\vec{r}) = \text{sp}(\vec{r}').$$

Доказательство. Возьмём Σ -формулу $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, определяющую множество D из условия леммы. Пусть также набор $\vec{r}^0 = \langle r_0^0, r_1^0, \dots, r_{n-1}^0 \rangle \in (\text{sp}(\vec{s}^0))_{\neq}^n$, $n \in \omega$, образован элементами из $\text{sp}(\vec{s}^0)$, являющимися в точности γ_S -кодами одного и того же наперёд заданного арифметического множества.

I) Пусть \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$. Докажем, что можно добиться справедливости соотношения (I) для некоторой Σ -формулы $\Phi_3(x, \vec{s}^3)$, определяющей D .

I.1) Сначала докажем, что если $\text{lh}(\vec{r}^0) \geq 1$, то найдётся Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$ такая, что имеют место соотношения $\text{sp}(\vec{s}^1) = (\text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \text{sp}(\vec{r}^0)) \cup \{r_0^0\}$ и $\Phi_0(x, \vec{s}^0) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}^1)$. Пусть натуральное число j_0 таково, что $1 \leq j_0 \leq n$; обозначим через $\vec{s}^0[j_0]$ и $\vec{r}^0[j_0]$ наборы всех попарно различных элементов из $\text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \{r_j^0 | j \in \omega, j_0 \leq j < n\}$ и $\text{sp}(\vec{r}^0) \setminus \{r_j^0 | j \in \omega, j_0 \leq j < n\}$ соответственно. Так как набор \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, используя лемму 8, нетрудно доказать, что

$$\begin{aligned} \Phi_0(x, \vec{s}^0) &= \Phi^{[n]}(x, \vec{s}^0[n]) \equiv_{\Sigma} \Phi^{[n-1]}(x, \vec{s}^0[n-1]) \equiv_{\Sigma} \\ &\equiv_{\Sigma} \dots \equiv_{\Sigma} \Phi^{[1]}(x, \vec{s}^0[1]) = \Phi_1(x, \vec{s}^1) \end{aligned}$$

для некоторых Σ -формул $\Phi^{[j_0]}(x, \vec{s}^0[j_0])$, $1 \leq j_0 \leq n$. По лемме 10, $\vec{r}^0[j_0]$ имеет вид I для $\Phi^{[j_0]}(x, \vec{s}^0[j_0])$, для всех $j_0 \in \omega$, $1 \leq j_0 \leq n$, и, в частности, r_0^0 имеет вид I для $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$; остальные кортежи вида I или II для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, согласно лемме 10, остаются таковыми и для $\Phi_1(x, \vec{s}^1)$.

I.2) Пусть теперь $\Phi_2(x, \vec{s}^2)$ — Σ -формула, определяющая множество D и удовлетворяющая, к тому же, следующему условию: каждый набор параметров вида I для $\Phi_2(x, \vec{s}^2)$ состоит не более, чем из одного элемента (скажем, F_0 — совокупность таких элементов). Этого можно добиться, применяя соотношение **(I.1)** последовательно для каждого набора параметров вида I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, используя при этом лемму 10. По лемме 9, существует Σ -формула $\Phi_3(x, \vec{s}^3)$, для которой имеют место соотношения $\text{sp}(\vec{s}^3) = (\text{sp}(\vec{s}^2) \setminus F_0) \cup \{r_1\}$ для подходящего $r_1 \in S$ такого, что $r_1 \not\sim_R s$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s}^2)$, и $\Phi_2(x, \vec{s}^2) \equiv_{\Sigma} \Phi_3(x, \vec{s}^3)$. По лемме 10, параметр r_1 имеет вид I для $\Phi_3(x, \vec{s}^3)$; кортежи вида I для $\Phi_2(x, \vec{s}^2)$ переходят в λ , а кортежи вида II для $\Phi_2(x, \vec{s}^2)$ (а, по доказанному, и для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$) остаются таковыми и для $\Phi_3(x, \vec{s}^3)$, снова по лемме 10.

II) Пусть \vec{r}^0 имеет вид II для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$. Тогда нетрудно понять, что имеет место неравенство $\text{lh}(\vec{r}^0) \geq 1$. Предположим, что существует кортеж $\vec{r}^1 \in (\text{sp}(\vec{s}^0))_{\neq}^{\text{lh}(\vec{r}^0)}$, не удовлетворяющий условию (II) леммы, но для

которого выполняется соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}^0) \equiv_{\Sigma} \Phi_0(x, [\vec{s}^0]_{\vec{r}^1}^{\vec{r}^0})$; следовательно, имеем соотношение

$$\text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \text{sp}([\vec{s}^0]_{\vec{r}^1}^{\vec{r}^0}) = \text{sp}(\vec{r}^0) \setminus \text{sp}(\vec{r}^1) \neq \emptyset.$$

Достаточно только доказать, что существует Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}')$, определяющая D , а также удовлетворяющая соотношению $\text{sp}(\vec{s}') = \text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \{r_0\}$, где $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \text{sp}([\vec{s}^0]_{\vec{r}^1}^{\vec{r}^0})$.

В самом деле, для любых элемента $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \text{sp}([\vec{s}^0]_{\vec{r}^1}^{\vec{r}^0})$ и автоморфизма f структуры $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}}$, действующего тождественно на $\text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \{r_0\}$, имеет место соотношение $\Phi_0(x, \vec{s}^0) \equiv_{\Sigma} \Phi_0(x, f(\vec{s}^0))$, согласно лемме 4. Если $\text{lh}(\vec{r}^0) = 1$, то непосредственно из определения получаем, что \vec{r}^0 имеет вид I для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, противоречие; поэтому справедливо неравенство $\text{lh}(\vec{r}^0) > 1$. По лемме 8, найдётся Σ -формула $\Phi_1(x, \vec{s}')$, для которой имеют место соотношения $\text{sp}(\vec{s}') = \text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \{r_0\}$ и $\Phi_0(x, \vec{s}^0) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}')$. По лемме 10, элементы из $\text{sp}(\vec{r}^0) \setminus \{r_0\}$ образуют кортеж вида II для $\Phi_1(x, \vec{s}')$; кортежи, составленные из попарно различных элементов множества $\text{sp}(\vec{s}^0) \setminus \text{sp}(\vec{r}^0)$, имеющих один и тот же $\gamma_{\mathcal{S}}$ -код, имеют тот же вид I или II для $\Phi_1(x, \vec{s}')$, что и для $\Phi_0(x, \vec{s}^0)$, согласно лемме 10. \square

В [1] понятия видов кортежей Σ -формул основаны фактически на утверждении леммы 11 (см. определение 6 [1]).

Замечание 2. Если $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$ — Σ -формула, для которой r имеет вид I, а набор \vec{s} составлен из кортежей вида II, то вычисляемая последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}(\vec{s} \hat{\ } r)$, задающая $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$ и удовлетворяющая соглашению 1(1), может быть выбрана так, что будет выполняться первое условие; однако любая такая последовательность будет удовлетворять второму условию (см. леммы 6, 7):

- 1) для любого $k \in \omega$ не существует формулы $\varphi \in B_k$, в которой встречалась бы формула вида $(u \approx r)$ в качестве подформулы, где u — основная переменная;
- 2) для любого $s \in \text{sp}(\vec{s})$ найдутся $k \in \omega$ и формула $\varphi \in B_k$, что в φ будет входить подформула вида $(u \approx s)$, где u — основная переменная.

Другими словами, параметр r вида I может использоваться только в качестве $\gamma_{\mathcal{S}}$ -кода некоторого подмножества натуральных чисел (фактически играет роль оракула), а параметры из кортежей вида II — в качестве точек, — хотя и могут быть использованы также в качестве $\gamma_{\mathcal{S}}$ -кодов подмножеств натуральных чисел. Однако, благодаря операции сочленения, параметры, входящие в наборы вида II, могут быть избавлены от использования их в виде оракулов: вся информация о задании натуральных чисел будет содержаться в $\gamma_{\mathcal{S}}$ -коде параметра r . \diamond

§ 4. Представления натуральными числами

По теореме 1 [4], имеем $\Sigma(\mathbb{HFF}(\mathfrak{M}_S)) \cap \mathcal{P}(\omega) = \Delta(\mathbb{HFF}(\mathfrak{M}_S)) \cap \mathcal{P}(\omega) = \mathcal{S}$ (отметим, что в вышеупомянутой статье рассматриваются семейства, заданные только положительно, поэтому следует воспользоваться тем, что данное семейство Σ -эквивалентно в смысле определения 1.4 [4], к примеру, семейству своих характеристических функций). Далее, каждой Σ -формуле $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$, удовлетворяющей лемме 11 (здесь r — параметр вида I для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$, а набор \vec{s} попарно различных параметров составлен из кортежей вида II для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$), сопоставим некоторое $\mathbb{HFF}(\mathfrak{M}_S)$ -вычисляемое подмножество $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$ натуральных чисел, задающее последовательность (возможно, невычислимую) множеств, состоящих из бескванторных формул сигнатуры σ_1 с набором \vec{s} параметров, задающую, в свою очередь, множество $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$.

Прежде, чем перейти к заданию множества $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, определим несколько вспомогательных понятий и конструкций.

Определение 3. Возьмём сначала числа $m, k \in \omega$, для которых имеет место неравенство $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq m + 1$ (что позволяет использовать метод аппроксимаций). Под *СДНФ сигнатуры* $\sigma_1^{(m)}$ будем понимать бескванторную формулу

$$\varphi(u_0, u_1, \dots, u_{n_k-1}, v_0, v_1, \dots, v_{\text{lh}(\vec{s})-1})$$

рассматриваемой сигнатуры, полученную как результат следующей подстановки СДНФ логики высказываний, где x — пропозициональная переменная, \top и \perp — константные символы, которые интерпретируются как соответственно тождественно истинное предложение и тождественно ложная формула:

- \perp заменяется на $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$;
- \top заменяется на $(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$;
- x можно заменить на одну из следующих атомарных формул (в скобках указано общее количество попарно различных атомарных формул сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$ соответствующего вида):
 - $R_l(u_i)$, где $i, l \in \omega$, $l \leq m$, $i < n_k$ (их количество равняется $n_k \cdot (m + 1)$);
 - $(u_i \approx v_j)$, где $i, j \in \omega$, $i < n_k$, $j < \text{lh}(\vec{s})$ (их количество равняется $n_k \cdot \text{lh}(\vec{s})$);
 - $(u_i \approx u_j)$, где $i, j \in \omega$, $i < j < n_k$ (их количество равняется $\frac{n_k \cdot (n_k - 1)}{2}$);
 формулы такого вида входят только непосредственно после знака отрицания);
- для каждого $i_0 \in \omega$ ($i_0 < n_k$) существует не более одного $j_0 \in \omega$ ($j_0 < \text{lh}(\vec{s})$), для которого $(u_{i_0} \approx v_{j_0})$ является конъюнктом;

- для каждого $j_0 \in \omega$ ($j_0 < \text{lh}(\vec{s})$) существует не более одного $i_0 \in \omega$ ($i_0 < n_k$), для которого $(u_{i_0} \approx v_{j_0})$ является конъюнктом. \diamond

Тем самым, любая элементарная конъюнкция (рассмотрением СДНФ такого вида мы и ограничимся) будет состоять либо из одного конъюнкта, либо из $\frac{1}{2} \cdot (n_k \cdot (n_k + 2 \cdot m + 2 \cdot \text{lh}(\vec{s}) + 1))$ конъюнктов. Кроме того, полагаем, что позиции атомарных формул (вместе со своими отрицаниями) в СДНФ однозначно задаются порядком на их номерах в гёделевой нумерации.

Важным инструментом для работы с СДНФ будет замечание 1, описывающее истинность формул на аппроксимации. Нетрудно также понять, что множества решений различных совместимых элементарных конъюнкций СДНФ от одного и того же фиксированного набора параметров различны, а при фиксации m — не пересекаются. Кроме того, каковы бы ни были элемент $a \in HF(S) \cup S$, набор $\vec{s} \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$ и число $m \in \omega$, удовлетворяющие неравенству $m + 1 \geq \max\{\text{lh}(\vec{s}), \text{rnk}(a), |\text{sp}(a)|\}$, найдётся элементарная конъюнкция СДНФ $\psi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$ от наборов \vec{u}, \vec{v} попарно различных основных и дополнительных переменных длин $|\text{sp}(a)|$ и $\text{lh}(\vec{s})$ соответственно, такая что $a = t_k(\vec{a})$ и $\mathfrak{M}_S \models \psi(\vec{a}, \vec{s})$ для подходящих $k \in \omega$ и $\vec{a} \in S_{\neq}^{|\text{sp}(a)|}$.

Пусть также переменные списка \vec{v} принимают в качестве значений попарно различные параметры, составляющие набор $\vec{s} = \vec{s}_0 \hat{\wedge} \vec{s}_1 \hat{\wedge} \dots \hat{\wedge} \vec{s}_{q-1}$, где $q \in \omega$, причём непустой набор \vec{s}_i является кортежем вида II для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, составленный из γ_S -кодов множества $C_i \subseteq \omega$, для любого $i \in \omega$, $i < q$; кроме того, имеет место система неравенств $C_0 \sqsubset C_1 \sqsubset \dots \sqsubset C_{q-1}$. Будем также считать, что выполняется равенство $\gamma_S(r) = A \subseteq \omega$. Отметим, что в формулах, участвующих в определении $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r}$, параметр r встречаться не будет.

Пусть $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s} \hat{\wedge} r)$ — вычислимая последовательность, задающая Σ -формулу $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, а также удовлетворяющая соглашению 1(2, $\{r\}$); кроме того, любая формула $\varphi \in \bigcup_{k \in \omega} A_k$ не содержит подформул вида $(u \approx r)$

ни для какой основной переменной u . Такую последовательность можно получить, используя последовательно следующие утверждения:

- лемму 5 (строим подходящую последовательность, задающую Σ -формулу $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$ с тем же набором параметров и удовлетворяющую, к тому же, соглашению 1(2, \emptyset));
- а также леммы 6, 7 (преобразуем построенную последовательность в новую, удовлетворяющую соглашению 1(2, $\{r\}$) и также задающую Σ -формулу $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, удаляя при этом все подформулы вида $(u \approx r)$, где u — основная переменная).

Далее, пусть $k \in \omega$ и $\varphi \in A_k$; определим сначала конечное соответ-

ствии $\zeta_{\varphi,r}$, заданное на натуральных числах, так (здесь $\varepsilon \in \{0, 1\}$, $i \in \omega$):

$$\zeta_{\varphi,r}(i) = \varepsilon \Leftrightarrow (R_i^\varepsilon(r) \text{ — конъюнкт } \varphi).$$

Определим теперь формулу $\Psi_r(\varphi)$ следующим образом:

- если $\zeta_{\varphi,r} \preceq A$, то $\Psi_r(\varphi)$ получается из формулы φ удалением в точности всех подформул, в которых встречается параметр r ;
- если же $\zeta_{\varphi,r} \not\preceq A$ или $\zeta_{\varphi,r}$ даже не является функцией, то положим $\Psi_r(\varphi) \Leftrightarrow \neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$.

Отметим, что в обоих случаях имеет место следующая эквивалентность для всех $k \in \omega$, $\varphi \in A_k$ и $\vec{a} \in S^{n_k}$:

$$\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}, r) \Leftrightarrow \mathfrak{M}_S \models \Psi_r(\varphi)(\vec{a}, \vec{s}).$$

Следовательно, A -вычислимая последовательность $\{\Psi_r(A_k)\}_{k \in \omega}(\vec{s})$ удовлетворяет соглашению $1(2, \emptyset)$ и также задаёт Σ -формулу $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$.

Определение 4. Зададим теперь $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$ как множество, удовлетворяющее следующим условиям:

(C1): $\langle\langle 0, m, k, \varphi \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, если выполняется следующее (здесь $m, k \in \omega$ и φ — гёделев номер формулы):

a: $\text{lh}(\vec{s}) \leq m + 1$ и $t_k(\vec{b}) \in \text{HIF}_m(\mathfrak{M}_m)$ для подходящего непустого кортежа $\vec{b} \in (S_m)_{\neq}^{n_k}$ (это обстоятельство равносильно тому, что имеют место соотношения $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq m + 1$ и $n_k > 0$);

b: $\varphi(\vec{u}, \vec{v})$ — элементарная конъюнкция СДНФ сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$, не совпадающая ни с $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$, ни с $(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$ (здесь $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s})$);

c: $\mathfrak{M}_S \models \exists \vec{u} \varphi(\vec{u}, \vec{s})$;

d: $\mathfrak{M}_S \models (\varphi(\vec{a}, \vec{s}) \rightarrow \bigvee \{\psi(\vec{a}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k)\})$ для любых $\vec{a} \in S^{n_k}$;

(C2): производим **(C1)** для всех $m, k \in \omega$ и формул φ из **(C1a)**, **(C1b)**;

(C3): $\langle\langle 0, m, k, (\mathbf{0} \approx \mathbf{0}) \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, если $m, k \in \omega$ таковы, что $n_k = 0$ и $\mathfrak{M}_S \models \psi(\vec{s})$ для некоторой бескванторной формулы $\psi(\vec{v}) \in \Psi_r(A_k)$, а также $t_k(\lambda) \in \text{HIF}_m(\mathfrak{M}_m)$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s}) \leq m + 1$ (последние два условия равносильны тому, что $\max\{\log_2(r_k), \text{lh}(\vec{s})\} \leq m + 1$);

(C4): $\langle\langle 0, m_0, k_0, \neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0}) \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, если после обработки всех формул φ из **(C1a)**, **(C1b)** и **(C3)** для заданных $m_0, k_0 \in \omega$, удовлетворяющих неравенству $\max\{\log_2(r_{k_0}), n_{k_0}, \text{lh}(\vec{s})\} \leq m_0 + 1$, множество $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$ не приобрело элементов вида $\langle\langle 0, m_0, k_0, \cdot \rangle\rangle$;

(C5): $\langle\langle i + 2, m \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, если $m \in C_i$ ($m, i \in \omega$; $i < q$);

(C6): $\langle\langle 1, i \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, если $\langle\langle 1, i \rangle\rangle \notin C_i$ ($i \in \omega$, $i < q$);

(C7): $\langle\langle 1, p_0^{\text{lh}(\vec{s}_0)} \cdot p_1^{\text{lh}(\vec{s}_1)} \cdot \dots \cdot p_{q-1}^{\text{lh}(\vec{s}_{q-1})} \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, где $p_i, i \in \omega$ — простое число с номером i в порядке возрастания (к примеру, $p_0 = 2$,

$p_1 = 3, p_2 = 5, \dots$); если $q = 0$ (или, что то же самое, $\vec{s} = \lambda$), то $\langle\langle 1, 1 \rangle\rangle$ помещаем в $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$;

(C8): множество $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ формируется полностью к данному моменту. \diamond

Конструкция построения множества $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ может быть выбрана вычислимой относительно оракула $(A \oplus (C_0 \oplus C_1 \oplus \dots \oplus C_{q-1}))'$, поэтому $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r} \in \mathcal{S}$. В самом деле, условия **(C1a)** и **(C1b)** вычислимы; соотношения **(C1d)**, **(C3)** вычислимы относительно $(A \oplus (C_0 \oplus C_1 \oplus \dots \oplus C_{q-1}))'$, в силу компактности пространства $\{0, 1\}^\omega$ с заданной на нём топологией Кантора, открытые множества которого задаются базой $\{V_\tau \mid \tau \in \{0, 1\}^{<\omega}\}$, где $V_\tau \Leftrightarrow \{f \in \{0, 1\}^\omega \mid \tau = f \upharpoonright \text{lh}(\tau)\}$ для всех $\tau \in \{0, 1\}^{<\omega}$ (см. лемму 12; разумеется, здесь следует рассмотреть сужение данного пространства на характеристические функции арифметических множеств). Процедуры **(C2)**, **(C4)**, **(C7)** вычислимы, поскольку множество всех СДНФ сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$ от фиксированного набора \vec{u}, \vec{v} переменных является конечным, а также последовательность $\langle \text{lh}(\vec{s}_i) \mid i \in \omega, i < q \rangle$ натуральных чисел фиксирована. Далее, процедуры **(C1c)**, **(C5)**, **(C6)** являются вычислимыми относительно $(C_0 \oplus C_1 \oplus \dots \oplus C_{q-1})$, согласно замечанию 1(1).

Отметим, что для элементарных конъюнкций СДНФ сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$ условия, налагаемые на кортежи в замечании 1, выполняются автоматически.

Кроме того, замечание 1(2) вместе с условиями **(C1)–(C4)** позволяют утверждать наличие свойства максимальности для бескванторных формул сигнатуры σ_1 , участвующих в построении $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$, при переходе от $m \in \omega$ к $n \in \omega, n > m$. А именно, если $\langle\langle 0, m, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$, где $\varphi \notin \{\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})\}$, то и $\langle\langle 0, m+1, k, \varphi^{\vec{\varepsilon}} \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ для формулы $\varphi^{\vec{\varepsilon}} \Leftrightarrow \varphi \wedge \bigwedge_{i=0}^{n_k-1} R_{m+1}^{\varepsilon_i}(u_i)$ для любого кортежа $\vec{\varepsilon} = \langle \varepsilon_0, \varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{n_k-1} \rangle \in \{0, 1\}^{n_k}$, удовлетворяющего условию $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}} \models \exists \vec{u} \varphi^{\vec{\varepsilon}}(\vec{u}, \vec{s})$ (формула $\varphi^{\vec{\varepsilon}}$ здесь рассматривается, разумеется, с точностью до перестановки конъюнктов); верно и обратное в предположении условия $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq m+1$.

Лемма 12. Следующие условия эквивалентны для любых чисел $k, m \in \omega$, наборов $\vec{a} \in S^{n_k}, \vec{s} \in S_{\neq}^{<\omega}$ и формулы $\varphi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$, удовлетворяющих условиям **(C1a)–(C1c)**:

(12.1): $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}} \models (\varphi(\vec{a}, \vec{s}) \rightarrow \bigvee \{\psi(\vec{a}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k)\})$;

(12.2): $\mathfrak{M}_{\mathcal{S}} \models (\varphi(\vec{a}, \vec{s}) \rightarrow \bigvee \{\psi(\vec{a}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F_0\})$ для некоторого конечного множества $F_0 \subseteq \Psi_r(A_k)$;

(12.3): найдутся $n \in \omega, n \geq m$, конечное множество $F_0 \subseteq \Psi_r(A_k)$ формул сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ и кортеж $\vec{t} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$ такие, что

$$\mathfrak{M}_n \models (\varphi(\vec{b}, \vec{t}) \rightarrow \bigvee \{\psi(\vec{b}, \vec{t}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F_0\})$$

для всех $\vec{b} \in S_n^{n_k}$, причём $\gamma_n(\vec{t}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$.

Доказательство. ((12.3)⇒(12.2)) Возьмём $n \in \omega$, конечное множество $F_0 \subseteq \Psi_r(A_k)$ формул сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ и кортеж $\vec{t} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющие условию (12.3). Пусть кортеж $\vec{a} \in S^{n_k}$ таков, что выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$; тогда берём кортеж $\vec{b} \in S_n^{n_k}$ такой, что имеют место соотношения $\gamma_n(\vec{b}) = \gamma_S(\vec{a}) \upharpoonright (n+1)$ и $\langle \vec{a} \hat{\ } \vec{s}; = \rangle \equiv \langle \vec{b} \hat{\ } \vec{t}; = \rangle$; по замечанию 1(1), имеем $\mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{b}, \vec{t})$. Далее, из (12.3) получаем $\mathfrak{M}_n \models \bigvee \{ \psi(\vec{b}, \vec{t}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F_0 \}$; снова используя замечание 1(1), приходим к тому, что справедливо соотношение $\mathfrak{M}_S \models \bigvee \{ \psi(\vec{a}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F_0 \}$.

((12.2)⇒(12.1)) Очевидно. ((12.1)⇒(12.3)) Пусть имеет место соотношение (12.1); прежде, чем перейти к доказательству условия (12.3), приведём некоторые следствия условия (12.1). Отметим, что если кортежи $\vec{a}^0 \in S^{n_k}$ и $\vec{a}^1 \in S^{n_k}$ таковы, что имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models (\varphi(\vec{a}^0, \vec{s}) \wedge \varphi(\vec{a}^1, \vec{s}))$, то выполняется условие $\langle \vec{a}^0 \hat{\ } \vec{s}; = \rangle \equiv \langle \vec{a}^1 \hat{\ } \vec{s}; = \rangle$, что непосредственно следует из определения 3.

Далее, пусть кортеж $\vec{a} \in S^{n_k}$ таков, что справедливо соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$; положим

$$\vec{a}' \Leftarrow \langle a_{i_0}, a_{i_1}, \dots, a_{i_{l-1}} \rangle, \quad \vec{a}'' \Leftarrow \langle a_{j_0}, a_{j_1}, \dots, a_{j_{m-1}} \rangle,$$

$i_0 < i_1 < \dots < i_{l-1}$, $j_0 < j_1 < \dots < j_{m-1}$, $n_k = l + m$, где наборы \vec{a}' и \vec{a}'' удовлетворяют условиям

$$\text{sp}(\vec{a}') \cup \text{sp}(\vec{a}'') = \text{sp}(\vec{a}),$$

$$\text{sp}(\vec{a}') \cap \text{sp}(\vec{s}) = \emptyset,$$

$$\text{sp}(\vec{a}'') \subseteq \text{sp}(\vec{s}).$$

Отметим, что кортежи \vec{a}' и \vec{a}'' состоят из попарно различных элементов и определяются однозначно. Положим также $\vec{u}' \Leftarrow \langle u_{i_0}, u_{i_1}, \dots, u_{i_{l-1}} \rangle$, $\vec{u}'' \Leftarrow \langle u_{j_0}, u_{j_1}, \dots, u_{j_{m-1}} \rangle$; поместим формулу $\psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k)$ в F' , если выполняется соотношение

$$\mathfrak{M}_S \models \exists \vec{u} \psi(\vec{u}, \vec{s}) \text{ и } \mathfrak{M}_S \models \psi(\vec{c}, \vec{s}) \Rightarrow (\langle \vec{a} \hat{\ } \vec{s}; = \rangle \equiv \langle \vec{c} \hat{\ } \vec{s}; = \rangle),$$

для всех $\vec{c} \in S^{n_k}$ (здесь следует воспользоваться тем, что $\{ \Psi_r(A_k) \}_{k \in \omega}(\vec{s})$ удовлетворяет соглашению 1(2, \emptyset)).

Если $\vec{a}' = \lambda$, то положим $F_0 \Leftarrow \{ \psi_0(\vec{u}, \vec{v}) \} \subseteq F'$ (формула $\psi_0(\vec{u}, \vec{v})$ выбирается так, чтобы выполнялось соотношение $\mathfrak{M}_S \models \psi_0(\vec{a}'', \vec{s})$; такой выбор возможен, поскольку выполняются условия (12.1) и $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}'', \vec{s})$).

Пусть теперь $\text{lh}(\vec{a}') = l > 0$; возьмём формулу $\theta(\vec{u}, \vec{v}) \in F'$, для которой имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \exists \vec{u} (\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \wedge \theta(\vec{u}, \vec{s}))$, и определим формулу $\varrho(\varphi \wedge \theta)(u)$, помещая в неё в точности следующие конъюнкты (здесь $\varepsilon \in \{0, 1\}$, а $q \in \omega$, $C_i \subseteq \omega$ ($i \in \omega$, $i < q$) определены выше и отвечают за параметры):

- $R_i^\varepsilon(u)$, если $C_i(i) \neq \varepsilon$, $i \in \omega$, $i < q$;
 - $R^\varepsilon(u, \mathbf{l} \cdot \mathbf{p} + \mathbf{g} + \mathbf{q})$, если $R_p^\varepsilon(u_{i_g})$ — конъюнкт $(\varphi \wedge \theta)$, где $p, g \in \omega$, $g < l$.
- Определим формулу $\varrho(\varphi)$ похожим образом, помещая в неё в точности следующие конъюнкты:
- $R_i^\varepsilon(u)$, если $C_i(i) \neq \varepsilon$, $i \in \omega$, $i < q$;
 - $R^\varepsilon(u, \mathbf{l} \cdot \mathbf{p} + \mathbf{g} + \mathbf{q})$, если $R_p^\varepsilon(u_{i_g})$ — конъюнкт φ , где $p, g \in \omega$, $g < l$.

Наконец, зафиксируем некоторое взаимно однозначное соответствие, сопоставляющее набору $\vec{a} \in S^{n_k}$, который удовлетворяет условию $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$, элемент $d_{\vec{a}, \vec{s}} \in S$ согласно следующим правилам (здесь $d \in S$):

$$(D1) \quad \gamma_S(d_{\vec{a}, \vec{s}})(n) = \begin{cases} 1 - C_n(n), & \text{если } n \in \omega, n < q; \\ \gamma_S(a_{i_g})(p), & \text{если } n = l \cdot p + g + q (p, g \in \omega, g < l); \end{cases}$$

$$(D2) \quad d_{\vec{a}^0, \vec{s}} = d_{\vec{a}^1, \vec{s}} \Rightarrow \vec{a}^0 = \vec{a}^1, \text{ для всех } \vec{a}^0, \vec{a}^1 \in S^{n_k};$$

$$(D3) \quad \gamma_S(d) = \gamma_S(d_{\vec{a}, \vec{s}}) \Rightarrow \exists \vec{a}^0 \in S^{n_k} (\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}^0, \vec{s}) \wedge (d = d_{\vec{a}^0, \vec{s}})).$$

Условия (D1), (D2) и (D3) можно гарантировать ввиду замкнутости семейства S относительно операции сочленения, а также свойства быть счётными каждым классом относительно R-эквивалентности и множества соответствующих кортежей наперёд заданной длины, причём в данных кортежах имеется возможность зафиксировать лишь конечное число элементов в качестве параметров (здесь следует воспользоваться наличием соответствующих автоморфизмов).

Сначала докажем справедливость следующего соотношения:

$$\forall d \in S (\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi)(d) \Rightarrow \exists \vec{a} \in S^{n_k} ((\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})) \wedge (d = d_{\vec{a}, \vec{s}}))). \quad (6)$$

В самом деле, пусть элемент $d \in S$ таков, что имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi)(d)$; тогда возьмём кортеж $\vec{c} \in S_{\neq}^{n_k}$, удовлетворяющий следующим условиям:

- кортеж $\langle c_{j_0}, c_{j_1}, \dots, c_{j_{m-1}} \rangle$ состоит из соответствующих элементов $\text{sp}(\vec{s})$, т. е. параметров; все элементы данного кортежа реализуют все конъюнкты формулы φ , в которые не входят переменные из набора \vec{u}' ;
- пусть кортеж $\langle c_{i_0}, c_{i_1}, \dots, c_{i_{l-1}} \rangle$ не содержит элементов из $\text{sp}(\vec{s})$ и удовлетворяет соотношению $\gamma_S(c_{i_g})(n) = \gamma_S(d)(l \cdot n + g + q)$ для всех $g, n \in \omega$, $g < l$ (выбор таких элементов возможен, ввиду того, что для каждого $g \in \omega$, $g < l$, множество $\gamma_S(c_{i_g})$ арифметическое, как только выполняется условие $d \in S$, а γ_S -кодов каждого арифметического множества бесконечно много);
- выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{c}, \vec{s})$, что непосредственно вытекает из определения формулы $\varrho(\varphi)$.

Следовательно, элемент $d_{\vec{c}, \vec{s}}$ задан, причём справедливо равенство $\gamma_S(d) = \gamma_S(d_{\vec{c}, \vec{s}})$. Из свойства (D3) вытекает, что найдётся $\vec{a} \in S^{n_k}$,

для которого имеют место соотношения $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$ и $d = d_{\vec{a}, \vec{s}}$. Тем самым, справедливость условия (6) доказана.

Проверим сейчас, что выполняется эквивалентность

$$\mathfrak{M}_S \models (\varphi \wedge \theta)(\vec{a}, \vec{s}) \Leftrightarrow \mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi \wedge \theta)(d_{\vec{a}, \vec{s}}) \quad (7)$$

для всех формул $\theta(\vec{u}, \vec{v}) \in F'$ и кортежей $\vec{a} \in S^{n_k}$, удовлетворяющих условию $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$. В самом деле, пусть $\vec{a} \in S^{n_k}$ таково, что имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$; тогда задан элемент $d_{\vec{a}, \vec{s}}$. Далее, если $\mathfrak{M}_S \models \theta(\vec{a}, \vec{s})$, то непосредственно из (D1) и задания операции ϱ вытекает, что имеет место $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi \wedge \theta)(d_{\vec{a}, \vec{s}})$; в обратную сторону, если же $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi \wedge \theta)(d_{\vec{a}, \vec{s}})$, то снова из (D1) и задания операции ϱ получаем, что $\mathfrak{M}_S \models \theta(\vec{a}, \vec{s})$. Тем самым, соотношение (7) также выполняется.

Далее, пусть $\xi(u)$ — формула сигнатуры σ_1 , имеющая один из следующих видов: $\varrho(\varphi)$ или $\varrho(\varphi \wedge \theta)$ для подходящей формулы $\theta(\vec{u}, \vec{v}) \in F'$, удовлетворяющей условию $\mathfrak{M}_S \models \exists \vec{u}(\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \wedge \theta(\vec{u}, \vec{s}))$. Сопоставим формуле ξ конечное множество F_ξ бинарных строк, как предлагается ниже, и положим $V_\xi \Leftrightarrow \bigcup_{\tau \in F_\xi} V_\tau$. Пусть

$$n_\xi \Leftrightarrow \max\{n | R_n(u) \text{ — подформула } \xi\} + 1.$$

Помещаем строку τ в F_ξ , если $\text{lh}(\tau) = n_\xi$ и она служит продолжением функции ζ_ξ , определённой так (здесь $i \in \omega$, $\varepsilon \in \{0, 1\}$):

$$\zeta_\xi(i) = \varepsilon \Leftrightarrow R_i^\varepsilon(u) \text{ — конъюнкт } \xi.$$

Докажем теперь, что справедливо соотношение

$$\mathfrak{M}_S \models \xi(d) \Leftrightarrow \gamma_S(d) \in V_\xi \quad (8)$$

для любого $d \in S$. В самом деле, если $\mathfrak{M}_S \models \xi(d)$, то $\gamma_S(d)$ является продолжением ζ_ξ и, следовательно, $\gamma_S(d) \in \bigcup_{\tau \in F_\xi} V_\tau = V_\xi$; в обратную сторону, если $\gamma_S(d) \in V_\tau$ для некоторой строки $\tau \in F_\xi$, то $\gamma_S(d)$ продолжает τ , а строка τ продолжает ζ_ξ и, следовательно, $\mathfrak{M}_S \models \xi(d)$. Тем самым, соотношение (8) выполняется.

Сейчас перейдём к доказательству справедливости включения

$$V_{\varrho(\varphi)} \subseteq \bigcup \{V_{\varrho(\varphi \wedge \psi)} | \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F'\}. \quad (9)$$

В самом деле, пусть $f \in V_{\varrho(\varphi)}$; тогда возьмём элемент $d \in S$ такой, что выполняется равенство $\gamma_S(d) = f$. По условию (8), имеем $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi)(d)$, а из условия (6) следует, что $d = d_{\vec{a}^0, \vec{s}}$ для некоторого $\vec{a}^0 \in S^{n_k}$ такого, что выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}^0, \vec{s})$. Непосредственно из условия (12.1) и определения множества F' следует, что $\mathfrak{M}_S \models \psi(\vec{a}^0, \vec{s})$ для

подходящей формулы $\psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F'$. Далее, из (7) приходим к соотношению $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi \wedge \psi)(d)$, а, используя снова условие (8), приходим к тому, что выполняется соотношение $\gamma_S(d) \in V_{\varrho(\varphi \wedge \psi)} \subseteq \bigcup \{V_{\varrho(\varphi \wedge \psi)} \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in F'\}$. Тем самым, соотношение (9) доказано.

В силу компактности пространства $\{0, 1\}^\omega$, существуют $z \in \omega$ и конечное множество $F_0 = \{\psi_0(\vec{u}, \vec{v}), \psi_1(\vec{u}, \vec{v}), \dots, \psi_z(\vec{u}, \vec{v})\} \subseteq F'$, для которых имеет место соотношение

$$V_{\varrho(\varphi)} \subseteq V_{\varrho(\varphi \wedge \psi_0)} \cup V_{\varrho(\varphi \wedge \psi_1)} \cup \dots \cup V_{\varrho(\varphi \wedge \psi_z)}. \quad (10)$$

Далее, пусть $F_0 = \{\psi_0, \psi_1, \dots, \psi_z\}$ для некоторого $z \in \omega$; возьмём натуральное число $n \geq m$ такое, что

$$(\varphi \rightarrow ((\dots(\psi_0 \vee \psi_1) \vee \dots) \vee \psi_z))$$

является формулой сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$, а также набор $\vec{t} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий равенству $\gamma_n(\vec{t}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$; докажем, что имеет место соотношение

$$\mathfrak{M}_n \models (\varphi(\vec{c}, \vec{t}) \rightarrow \bigvee \{\psi(\vec{c}, \vec{t}) \mid \psi \in F_0\}) \quad (11)$$

для всех $\vec{c} \in S_n^{n_k}$.

Пусть кортеж $\vec{c} \in S_n^{n_k}$ таков, что выполняется условие $\mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{c}, \vec{t})$. По замечанию 1(1), имеем $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}_{\vec{c}}, \vec{s})$ для подходящего кортежа $\vec{a}_{\vec{c}} \in S_{\neq}^{n_k}$ такого, что имеют место соотношения $\langle \vec{c} \hat{\ } \vec{t}; = \rangle \equiv \langle \vec{a}_{\vec{c}} \hat{\ } \vec{s}; = \rangle$, $\gamma_n(\vec{c}) = \gamma_S(\vec{a}_{\vec{c}}) \upharpoonright (n+1)$. Если выполняется включение $\text{sp}(\vec{a}_{\vec{c}}) \subseteq \text{sp}(\vec{s})$, то приходим к тому, что выполняется импликация

$$\mathfrak{M}_S \models (\varphi(\vec{a}_{\vec{c}}, \vec{s}) \rightarrow \psi(\vec{a}_{\vec{c}}, \vec{s})),$$

где $F_0 = \{\psi\}$; поэтому будем считать, что имеет место соотношение $\text{sp}(\vec{a}_{\vec{c}}) \not\subseteq \text{sp}(\vec{s})$. Тогда существует $d = d_{\vec{a}_{\vec{c}}, \vec{s}} \in S$, для которого имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi)(d)$; из условия (8) приходим к тому, что выполняется соотношение $\gamma_S(d) \in V_{\varrho(\varphi)}$, а из условия (10) получаем, что справедливо соотношение $\gamma_S(d) \in V_{\varrho(\varphi \wedge \psi)}$ для некоторой формулы $\psi \in F_0$. Снова воспользуемся (8) для того, чтобы прийти к соотношению $\mathfrak{M}_S \models \varrho(\varphi \wedge \psi)(d)$; затем, применяя (7), получим условие $\mathfrak{M}_S \models \psi(\vec{a}_{\vec{c}}, \vec{s})$.

По замечанию 1(1), имеем $\mathfrak{M}_n \models \psi(\vec{c}, \vec{t})$. Таким образом, справедливо соотношение (11), а вместе с ним и условие (12.3). \square

Сформулируем одно из основных свойств множества $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$.

Лемма 13. Пусть $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$ — Σ -формула, удовлетворяющая заключению леммы 11, причём параметр r имеет вид I, а набор \vec{s} составлен из кортежей вида II. Тогда выполняется следующее соотношение:

$$\{a \in HF(S) \cup S \mid \mathfrak{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi(a, \vec{s} \hat{r})\} = \{t_k(\vec{a}) \mid k \in \omega, \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}) \text{ для некоторых } m \in \omega \text{ и } \langle\langle 0, m, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}\}. \quad (12)$$

Более того, соглашение $1(2, \emptyset)$ выполняется для $\{B_k\}_{k \in \omega}(\vec{s})$, где $B_k \Leftrightarrow \{\varphi \mid \langle\langle 0, m, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}} \text{ для некоторого } m \in \omega\}$, для всех $k \in \omega$.

Доказательство. Пусть посылка леммы выполняется для $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$, а вычислимая последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega}(\vec{s} \hat{r})$ задаёт эту Σ -формулу и удовлетворяет соглашению $1(2, \{r\})$, а также следующему условию: любая формула $\varphi \in \bigcup_{k \in \omega} A_k$ не содержит подформул вида $(u \approx r)$, где u — основная переменная. Тогда возьмём $\gamma_S(r)$ -вычислимую последовательность $\{\Psi_r(A_k)\}(\vec{s})$, также задающую $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$ и, к тому же, удовлетворяющую соглашению $1(2, \emptyset)$. Построение такой последовательности уже проводилось перед определением 4.

Через $A(\Phi, \vec{s} \hat{r})$ и $B(\Phi, \vec{s} \hat{r})$ обозначим соответственно левую и правую части равенства (12). Для того, чтобы доказать лемму, достаточно доказать равенство $A(\Phi, \vec{s} \hat{r}) = B(\Phi, \vec{s} \hat{r})$, для чего, в свою очередь, достаточно проверить справедливость двух включений.

$A(\Phi, \vec{s} \hat{r}) \subseteq B(\Phi, \vec{s} \hat{r})$. Пусть $a \in A(\Phi, \vec{s} \hat{r})$; тогда существуют $k \in \omega$ и $\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k)$ такие, что $a = t_k(\vec{a})$ для подходящего набора $\vec{a} \in S_{\neq}^{n_k}$, для которого выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$. Если $n_k = 0$, то, используя (C3), получим, что имеет место соотношение

$$\langle\langle 0, m, k, (\mathbf{0} \approx \mathbf{0}) \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}$$

для подходящего $m \in \omega$, а следовательно, $a \in B(\Phi, \vec{s} \hat{r})$; поэтому будем считать, что $n_k > 0$.

Пусть далее $\varphi(\in \Psi_r(A_k))$ — формула сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ для некоторого $n \in \omega$. Найдём сначала число $m \in \omega$ такое, что выполняется неравенство $m + 1 \geq \max\{\log_2(r_k), n + 1, n_k, \text{lh}(\vec{s})\}$. Так как имеет место импликация

$$\mathfrak{M}_S \models (\varphi(\vec{a}, \vec{s}) \rightarrow \bigvee \{\psi(\vec{a}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k)\}), \quad (13)$$

из (C1a)–(C1d) вытекает, что найдётся конечное множество $G \subseteq \omega$, для которого выполняется соотношение $\langle\langle 0, m, k, \theta \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}$ для всех $\theta \in G$, причём имеет место соотношение $\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\varphi(\vec{u}, \vec{s}) \leftrightarrow \bigvee_{\theta \in G} \theta(\vec{u}, \vec{s}))$ (отметим, что здесь снова используем свойство компактности пространства Кантора). Следовательно, существует $\theta \in G$ такое, что выполняется условие $\mathfrak{M}_S \models \theta(\vec{a}, \vec{s})$. Таким образом, $a = t_k(\vec{a}) \in B(\Phi, \vec{s} \hat{r})$.

$B(\Phi, \vec{s} \wedge r) \subseteq A(\Phi, \vec{s} \wedge r)$. Пусть $a \in B(\Phi, \vec{s} \wedge r)$; тогда найдётся число $\langle\langle 0, m, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ такое, что $a = t_k(\vec{a})$ для подходящего набора $\vec{a} \in S_{\neq}^{n_k}$, для которого выполняется соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$. Непосредственно из определения множества $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ (см. (C1)–(C4)) вытекает справедливость соотношения (13), а следовательно, имеет место включение $\{t_k(\vec{a}) \mid \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})\} \subseteq A(\Phi, \vec{s} \wedge r)$.

Для завершения доказательства следует вспомнить, что $\{\Psi_r(A_k)\}_{k \in \omega}$ удовлетворяет соглашению 1(2, \emptyset), а также воспользоваться определением 3. \square

Далее, пусть Σ -формула $\tilde{\Phi}(x, \vec{s} \wedge \tilde{r})$ такова, что имеет место соотношение $\Phi(x, \vec{s} \wedge r) \equiv_{\Sigma} \tilde{\Phi}(x, \vec{s} \wedge \tilde{r})$, причём выполняется равенство $\gamma_S(\tilde{r}) = A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$. Так как имеет место соотношение (C6), заключаем, что $\tilde{r} \not\prec_R s$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s})$ (здесь, как и ранее, $\vec{s} = \vec{s}_0 \wedge \vec{s}_1 \wedge \dots \wedge \vec{s}_{q-1}$, $C_i = \gamma_S(s)$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s}_i)$, где $i \in \omega$, $i < q$; кроме того, имеет место система неравенств $C_0 \sqsubset C_1 \sqsubset \dots \sqsubset C_{q-1}$). По лемме 10, параметр \tilde{r} имеет вид I для $\tilde{\Phi}(x, \vec{s} \wedge \tilde{r})$, а кортеж \vec{s} составлен из тех же наборов вида II для $\tilde{\Phi}(x, \vec{s} \wedge \tilde{r})$, что и для $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$.

Сейчас зададим понятие минимальности кортежа параметров, участвующих в определении Σ -формулы. Данное свойство будет задаваться для набора, составленного из кортежей вида II, а кортеж вида I всегда будет состоять из одного элемента.

Определение 5. Пусть даны $\text{HF}(\mathfrak{M}_S)$ -в.п. множество $D \subseteq \text{HF}(S) \cup S$ и набор \vec{s} попарно различных элементов из S . Будем называть \vec{s} *минимально возможным набором параметров для D* , если будут выполняться следующие условия:

- существует Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$, определяющая D , при этом параметр r имеет вид I для $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$, а набор \vec{s} составлен из кортежей вида II для $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$;
- если Σ -формула $\Phi'(x, \vec{s}' \wedge r')$ определяет D , причём параметр r' имеет вид I для $\Phi'(x, \vec{s}' \wedge r')$, а набор \vec{s}' составлен из кортежей вида II для $\Phi'(x, \vec{s}' \wedge r')$, то выполняется соотношение $\text{sp}(\vec{s}) \subseteq \text{sp}(\vec{s}')$. \diamond

Будем использовать сокращение ' \vec{s} — минимально возможный набор (или кортеж) для $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$ ', если этот набор является таковым для решения Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$.

Определение 6. Зададим теперь подмножество $W_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ натуральных чисел, изменив при этом конструкцию из [5] (здесь Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$ и набор $\vec{s} \wedge r$ её параметров описаны перед определением 4; кроме того, считаем, что \vec{s} минимально возможен для $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$). Натуральное число $\langle\langle n_w, \mathfrak{G}_w \rangle\rangle$ помещаем в $W_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$, если оно обладает следующими свойствами:

(W1): все необходимые свойства такие, как быть минимально возможным для набора и отсутствия сохраняемости решения перестановками, будут проверяться на образе элемента $\text{HIF}_{n_w}(\mathfrak{M}_{n_w})$ в $\text{HIF}(\mathfrak{M}_S)$ (см. определение 7);

(W2): группа \mathfrak{G}_w перестановок на $\text{sp}(\vec{s})$, действующая инвариантно на $\text{sp}(\vec{s}_i)$ для всех $i \in \omega, i < q$, и отвечающая за свойство сохраняемости решения Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$ (а именно, имеет место отношение $\pi \in \mathfrak{G}_w$, если и только если справедливо отношение $\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x(\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r) \leftrightarrow \Phi(x, \pi(\vec{s}) \hat{\ } r))$); аппроксимация действия группы \mathfrak{G}_w описывается в **(N1)**, **(N2)**; здесь и далее \mathfrak{G}_w отождествляется со своим сильным индексом;

(W3): $\text{lh}(\vec{s}) \leq n_w + 1$;

(W4): $C_i \upharpoonright (n_w + 1) \sqsubset C_j \upharpoonright (n_w + 1)$ для всех $i, j \in \omega, i < j < q$ (как выше, $C_i = \gamma_S(s)$ для всех $s \in \text{sp}(\vec{s}_i), i \in \omega, i < q$). \diamond

Нас будет прежде всего интересовать наименьший элемент множества, заданного в определении 6 (разумеется, если $W_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r} \neq \emptyset$; здесь следует вспомнить принцип наименьшего числа для множества натуральных чисел).

Определение 7. Пусть даны Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$ и $\langle n_w, \mathfrak{G}_w \rangle \in W_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$, как в определении 6. *Аппроксимации* отношения равенства Σ -множеств, задаваемого группой \mathfrak{G}_w перестановок, и свойства минимальности для набора параметров определим следующим образом:

(N1): пусть даны $n \in \omega$, перестановка $\pi \in \mathfrak{G}_w$ и набор $\vec{x} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий равенству $\gamma_n(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n + 1)$; тогда имеет место следующее равенство для всех $k \in \omega$:

$$\begin{aligned} & \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_n^{n_k}, \mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}) \text{ для некоторого } \langle 0, n, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}\} = \\ & = \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_n^{n_k}, \mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}, \pi(\vec{x})) \text{ для некоторого } \langle 0, n, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}\}; \end{aligned} \tag{14}$$

(N2): пусть даны перестановка π на $\text{sp}(\vec{s})$, удовлетворяющая соотношению $\pi \notin \mathfrak{G}_w$ и действующая инвариантно на $\text{sp}(\vec{s}_i)$ для всех $i \in \omega, i < q$, и набор $\vec{x} \in (S_{n_w})_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий равенству $\gamma_{n_w}(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n_w + 1)$; тогда найдётся $k \in \omega$, для которого выполняется следующее:

$$\begin{aligned} & \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_{n_w}^{n_k}, \mathfrak{M}_{n_w} \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}) \\ & \text{для некоторого } \langle 0, n_w, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}\} \neq \\ & \neq \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_{n_w}^{n_k}, \mathfrak{M}_{n_w} \models \varphi(\vec{a}, \pi(\vec{x})) \\ & \text{для некоторого } \langle 0, n_w, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}\}; \end{aligned}$$

(N3): если $\text{lh}(\vec{s}) > 0$, то найдётся кортеж $\vec{x} \in (S_{n_w})_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий равенству $\gamma_{n_w}(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n_w + 1)$, такой что для каждого кортежа $\vec{x}' \in (S_{n_w})_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$, удовлетворяющего соотношению $\text{sp}(\vec{x}') \subseteq \text{sp}(\vec{x})$, существует $k \in \omega$, для которого имеет место неравенство

$$\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq n_w + 1,$$

а также выполняется следующее соотношение (здесь $n = n_w$):

$$\begin{aligned} \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_n^{n_k}, \mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}) \text{ для некоторого } \langle 0, n, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}\} \neq \\ \neq \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_n^{n_k}, \mathfrak{M}_n \models \psi(\vec{a}, \vec{x}')\}, \end{aligned} \quad (15)$$

для любой бескванторной формулы $\psi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ от наборов $\vec{u} = \langle u_0, u_1, \dots, u_{n_k-1} \rangle$, $\vec{v} = \langle v_0, v_1, \dots, v_{\text{lh}(\vec{s})-2} \rangle$ попарно различных соответственно основных и дополнительных переменных. \diamond

Покажем теперь, что приведённые выше соотношения действительно служат хорошим приближением отношения равенства на Σ -множествах. Сначала рассмотрим условия, касающиеся группы \mathfrak{S} перестановок на множестве $\text{sp}(\vec{s})$, действующих инвариантно на $\text{sp}(\vec{s}_i)$ для всех $i \in \omega$, $i < q$, и сохраняющих решение Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$.

Лемма 14. Пусть Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$ удовлетворяет лемме 11, причём параметр r имеет вид I, а набор \vec{s} составлен из кортежей \vec{s}_i вида II, для всех $i \in \omega$, $i < q$. Пусть также π — перестановка на $\text{sp}(\vec{s})$, действующая инвариантно на $\text{sp}(\vec{s}_i)$ для всех $i \in \omega$, $i < q$. Тогда следующие условия равносильны:

$$(14.1): \text{HFF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x (\Phi(x, \vec{s} \hat{r}) \leftrightarrow \Phi(x, \pi(\vec{s}) \hat{r}));$$

(14.2): выполняется соотношение (14) для всех $k, n \in \omega$ и кортежа $\vec{x} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющего равенству $\gamma_n(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$;

(14.3): для всех $k, n \in \omega$ существует кортеж $\vec{x} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий равенству $\gamma_n(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$, а также соотношению (14).

Доказательство. Пусть Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$ и перестановка π удовлетворяютсылке леммы. Пусть также последовательность $\{A_k\}_{k \in \omega}$ вычислима, удовлетворяет соглашению 1(2, $\{r\}$) и задаёт Σ -формулу $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$, причём φ не содержит подформул вида $(u \approx r)$, где u — основная переменная и $\varphi \in \bigcup_{k \in \omega} A_k$. Пусть далее $\{\Psi_r(A_k)\}_{k \in \omega(\vec{s})} = \gamma_S(r)$ -вычислимая последовательность, определённая выше, которая удовлетворяет соглашению 1(2, \emptyset) и также задаёт $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$. Построение такой последовательности уже проводилось перед определением 4.

Для любых $n, k \in \omega$ и кортежа $\vec{x} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющего равенству $\gamma_n(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$, положим $C(\vec{x}, k, n) \Leftrightarrow \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S_n^{n_k}, \mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}) \text{ для некоторого } \langle 0, n, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}\}$.

((14.1) \Rightarrow (14.2)) Пусть имеет место соотношение

$$\text{HFF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x (\Phi(x, \vec{s} \hat{r}) \leftrightarrow \Phi(x, \pi(\vec{s}) \hat{r}));$$

докажем, что выполняется соотношение (14) для любых $k, n \in \omega$ и набора $\vec{x} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющего равенству $\gamma_n(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$. Возьмём $n \in \omega$ и кортеж $\vec{x}^0 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий соотношению $\gamma_n(\vec{x}^0) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$; достаточно доказать, что выполняется отношение $C(\vec{x}^0, k, n) \subseteq C(\pi(\vec{x}^0), k, n)$ включения для каждого $k \in \omega$; для доказательства обратного включения следует рассмотреть Σ -формулу $\Phi(x, \pi(\vec{s}) \hat{\ } r)$ и перестановку π^{-1} вместо $\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r)$ и π соответственно. Если $C(\vec{x}^0, k, n) = \emptyset$ или $n_k = 0$, то рассматриваемое утверждение выполняется (см. (C1)–(C4)), поэтому будем считать, что $C(\vec{x}^0, k, n) \neq \emptyset$ и $n_k > 0$; в частности, должно выполняться неравенство $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq n+1$. Пусть $a \in C(\vec{x}^0, k, n)$; тогда $a = t_k(\vec{a})$ для подходящего кортежа $\vec{a} \in (S_n)_{\neq}^{n_k}$, удовлетворяющего соотношению $\mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}^0)$ для некоторого $\langle 0, n, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$. Далее, $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{b}_{\vec{a}}, \vec{s})$, по замечанию 1(1) (здесь кортеж $\vec{b}_{\vec{a}} \in S^{n_k}$ удовлетворяет условиям $\gamma_n(\vec{a}) = \gamma_S(\vec{b}_{\vec{a}}) \upharpoonright (n+1)$ и $\langle \vec{a} \hat{\ } \vec{x}^0; = \rangle \equiv \langle \vec{b}_{\vec{a}} \hat{\ } \vec{s}; = \rangle$); согласно (C1d), имеем

$$\mathfrak{M}_S \models \bigvee \{ \psi(\vec{b}_{\vec{a}}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k) \},$$

а из (14.1) получаем, что имеет место соотношение

$$\begin{aligned} \mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} \left(\bigvee \{ \psi(\vec{u}, \pi(\vec{s})) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k) \} \leftrightarrow \right. \\ \left. \leftrightarrow \bigvee \{ \psi(\vec{u}, \vec{s}) \mid \psi(\vec{u}, \vec{v}) \in \Psi_r(A_k) \} \right). \end{aligned}$$

Снова используя (C1d), приходим к тому, что $\langle 0, n, k, \varphi^* \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\ } r}$ для некоторой (единственной!) формулы $\varphi^*(\vec{u}, \vec{v})$, удовлетворяющей соотношению

$$\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\varphi^*(\vec{u}, \pi(\vec{s})) \leftrightarrow \varphi(\vec{u}, \vec{s})).$$

Тогда имеем $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{b}_{\vec{a}}, \vec{s})$ и $\mathfrak{M}_S \models (\varphi(\vec{b}_{\vec{a}}, \vec{s}) \rightarrow \varphi^*(\vec{b}_{\vec{a}}, \pi(\vec{s})))$; снова используя замечание 1(1), получаем, что имеют место соотношения $\mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}^0)$ и $\mathfrak{M}_n \models (\varphi(\vec{a}, \vec{x}^0) \rightarrow \varphi^*(\vec{a}, \pi(\vec{x}^0)))$. Таким образом, $a = t_k(\vec{a}) \in C(\pi(\vec{x}^0), k, n)$.

((14.2) \Rightarrow (14.3)) Очевидно. ((14.3) \Rightarrow (14.1)) Пусть теперь для любых чисел $n, k \in \omega$ найдётся кортеж $\vec{x}^{k,n} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, удовлетворяющий равенствам $\gamma_n(\vec{x}^{k,n}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$ и $C(\vec{x}^{k,n}, k, n) = C(\pi(\vec{x}^{k,n}), k, n)$; докажем, что имеет место $\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall x (\Phi(x, \vec{s} \hat{\ } r) \leftrightarrow \Phi(x, \pi(\vec{s}) \hat{\ } r))$. Покажем только, что справедлива импликация $\text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi(a, \vec{s} \hat{\ } r) \Rightarrow \text{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi(a, \pi(\vec{s}) \hat{\ } r)$ для всех $a \in HF(S) \cup S$: аналогично доказывается обратная

импликация. Пусть $a \in HF(S) \cup S$ таково, что имеет место соотношение $\mathbb{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi(a, \vec{s} \hat{r})$; возьмём $k \in \omega$ и набор $\vec{a} \in S_{\neq}^{n_k}$, для которых выполняется равенство $a = t_k(\vec{a})$. Если $n_k = 0$ и, в частности, $\vec{a} = \lambda$, то утверждение выполняется, поэтому будем считать, что $n_k > 0$. По лемме 13, имеем $\mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s})$ для некоторого $\langle 0, n, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}$. Возьмём вторую координату $n \in \omega$ из данной четвёрки; из (C1) следует справедливость неравенства $\max\{\text{lh}(\vec{s}), n_k, \log_2(r_k)\} \leq n + 1$ и того, что φ — элементарная конъюнкция СДНФ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$, совместимая с \mathfrak{M}_S . Далее, из замечания 1(1) вытекает, что $\mathfrak{M}_n \models \varphi(\vec{c}, \vec{x}^{k,n})$, где кортеж $\vec{c} \in (S_n)_{\neq}^{n_k}$ таков, что имеют место соотношения $\gamma_n(\vec{c}) = \gamma_S(\vec{a}) \upharpoonright (n + 1)$ и $\langle \vec{c} \hat{x}^{k,n}; = \rangle \equiv \langle \vec{a} \hat{s}; = \rangle$.

Тем самым, имеем $t_k(\vec{c}) \in C(\vec{x}^{k,n}, k, n) = C(\pi(\vec{x}^{k,n}), k, n)$. Снова по замечанию 1(1), справедливо соотношение $\mathfrak{M}_S \models \varphi^*(\vec{a}, \pi(\vec{s}))$ для некоторого $\langle 0, n, k, \varphi^* \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}$. По лемме 13, справедливо соотношение $\mathbb{HF}(\mathfrak{M}_S) \models \Phi(a, \pi(\vec{s}) \hat{r})$. \square

Следующее утверждение демонстрирует, что действие перестановок на заданных приближениях обладает свойством монотонности.

Лемма 15. Пусть Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$ удовлетворяет лемме 11, причём параметр r имеет вид I, а набор \vec{s} составлен из кортежей \vec{s}_i вида II для всех $i \in \omega$, $i < q$. Пусть также π — перестановка на $\text{sp}(\vec{s})$, действующая инвариантно на $\text{sp}(\vec{s}_i)$ для всех $i \in \omega$, $i < q$. Далее, пусть числа $k, n \in \omega$ и кортеж $\vec{x} \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, для которых выполняется равенство $\gamma_n(\vec{x}) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n + 1)$, удовлетворяют также соотношению (14). Тогда имеет место соотношение (14) для $\vec{x}' \in (S_{n-1})_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, k и $n - 1$ вместо \vec{x} , k и n соответственно, где \vec{x}' удовлетворяет условию $\gamma_{n-1}(\vec{x}') = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright n$.

Доказательство. Пусть $\Phi(x, \vec{s} \hat{r})$, k, n , \vec{x} и \vec{x}' удовлетворяютсылке леммы. Докажем только включение в прямую сторону в (14) для \vec{x}' и $n - 1$ вместо \vec{x} и n соответственно: в обратную сторону включение доказывается так же. Пусть формула $\varphi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n-1)}$ такова, что $\langle 0, n - 1, k, \varphi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}}$, где наборы \vec{u}, \vec{v} попарно различных основных и дополнительных переменных удовлетворяют условиям $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s})$. Докажем, что выполняется соотношение

$$\mathfrak{M}_{n-1} \models \forall \vec{u} \left(\varphi(\vec{u}, \vec{x}') \rightarrow \bigvee \{ \psi(\vec{u}, \pi(\vec{x}')) \mid \langle 0, n - 1, k, \psi \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{r}} \} \right). \quad (16)$$

Если $n_k = 0$ или φ есть $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$, то соотношение (16) очевидным образом выполняется, поскольку решения формул $(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$ и $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$ сохраняются при действии любой перестановки; поэтому будем считать, что $n_k > 0$ и

формула $\varphi(\vec{u}, \vec{v})$ отличается от $\neg(\mathbf{0} \approx \mathbf{0})$, где \vec{u}, \vec{v} — наборы попарно различных основных и дополнительных переменных длин n_k и $\text{lh}(\vec{s})$ соответственно. Пусть набор $\vec{a} \in (S_{n-1})^{n_k}$ таков, что имеет место соотношение $\mathfrak{M}_{n-1} \models \varphi(\vec{a}, \vec{x}')$. Тогда, согласно замечанию 1(2), для любого набора $\vec{c}_{\vec{a}} \in (S_n)^{n_k}$, удовлетворяющего условиям $\langle \vec{a} \hat{\wedge} \vec{x}'; = \rangle \equiv \langle \vec{c}_{\vec{a}} \hat{\wedge} \vec{x}; = \rangle$ и $\gamma_{n-1}(\vec{a}) = \gamma_n(\vec{c}_{\vec{a}}) \upharpoonright n$, существует $\langle \varepsilon_0, \varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{n_k-1} \rangle \in \{0, 1\}^{n_k}$, для которого будет выполняться соотношение $\mathfrak{M}_n \models [(\varphi(\vec{u}, \vec{x}) \wedge \bigwedge_{i=0}^{n_k-1} R_n^{\varepsilon_i}(u_i))]_{\vec{c}_{\vec{a}}}$.

Следовательно, $\langle\langle 0, n, k, (\varphi(\vec{u}, \vec{v}) \wedge \bigwedge_{i=0}^{n_k-1} R_n^{\varepsilon_i}(u_i)) \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r}$ (разумеется, четвёртая координата рассматривается с точностью до перестановки конъюнктов). Из справедливости соотношения (14) вытекает, что выполняется соотношение $\langle\langle 0, n, k, \psi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r}$, где ψ пробегает, снова с точностью до перестановок конъюнктов, формулы $\left(\varphi(\vec{u}, \pi^{-1}(\vec{v})) \wedge \bigwedge_{i=0}^{n_k-1} R_n^{\varepsilon_i}(u_i) \right)$, в которых кортеж $\langle \varepsilon_0, \varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{n_k-1} \rangle \in \{0, 1\}^{n_k}$ удовлетворяет соотношению

$$\mathfrak{M}_n \models \exists \vec{u} \left(\varphi(\vec{u}, \vec{x}) \wedge \bigwedge_{i=0}^{n_k-1} R_n^{\varepsilon_i}(u_i) \right).$$

В частности, формула $\varphi(\vec{u}, \pi^{-1}(\vec{v}))$ эквивалентна некоторой элементарной конъюнкции СДНФ $\varphi^*(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n-1)}$, для которой имеет место соотношение $\langle\langle 0, n-1, k, \varphi^* \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r}$. \square

Леммы 14, 15 гласят, что на уровне n_w обеспечивается обстоятельство, что любая перестановка $\pi \notin \mathfrak{G}_w$ не сохраняет решение рассматриваемой Σ -формулы. Для того, чтобы гарантировать свойство сохраняемости её решения для всякой перестановки $\pi \in \mathfrak{G}_w$, следует проверять соотношение (14) на всех уровнях.

Перейдём теперь к исследованию минимально возможных наборов параметров.

Лемма 16. Пусть Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$ удовлетворяет лемме 11, причём параметр r имеет вид I для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, а \vec{s} составлен из кортежей вида II для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$. Тогда следующие условия равносильны:

(16.1): \vec{s} — минимально возможный набор параметров для Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$;

(16.2): если $\text{lh}(\vec{s}) > 0$, то, каков бы ни был кортеж $\vec{s}' \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$, для которого справедливо соотношение $\text{sp}(\vec{s}') \subseteq \text{sp}(\vec{s})$, выполняется следующее условие для некоторых $n, k \in \omega$, удовлетворяющих неравенству $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq n + 1$:

(*) существуют кортежи $\vec{x}^0 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, $\vec{x}^1 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$, удовлетворяющие следующим соотношениям:

- $\gamma_n(\vec{x}^0) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$;
- $\langle \vec{x}^0 \hat{\wedge} \vec{x}^1; = \rangle \equiv \langle \vec{s} \hat{\wedge} \vec{s}'; = \rangle$;
- а также (15) для любых бескванторной формулы $\psi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$, где $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$ и $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{x}^1)$, а также \vec{x}^0, \vec{x}^1 вместо наборов \vec{x}, \vec{x}' соответственно.

Доказательство. Пусть посылка леммы выполняется для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$. Если $\vec{s} = \lambda$, то лемма выполняется, поэтому будем считать, что $\text{lh}(\vec{s}) > 0$.

((16.2) \Rightarrow (16.1)) Доказывать будем методом от противного. Возьмём Σ -формулу $\Phi'(x, \vec{s}'' \hat{\wedge} r')$, для которой $r' \in S$ имеет вид I для $\Phi'(x, \vec{s}'' \hat{\wedge} r')$, набор \vec{s}'' составлен из кортежей вида II для $\Phi'(x, \vec{s}'' \hat{\wedge} r')$, а также удовлетворяет соотношениям $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r) \equiv_{\Sigma} \Phi'(x, \vec{s}'' \hat{\wedge} r')$ и $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}'') \neq \emptyset$. Далее, возьмём $r_0 \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}'')$; по лемме 4, для любого автоморфизма f структуры \mathfrak{M}_S , действующего тождественно на $\text{sp}(\vec{s} \hat{\wedge} r) \setminus \{r_0\}$, имеем $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r) \equiv_{\Sigma} \Phi(x, f(\vec{s} \hat{\wedge} r))$. Так как, согласно лемме 10, параметр r_0 не может иметь вид I для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, должно выполняться соотношение $[r_0]_{\mathbb{R}} \cap \text{sp}(\vec{s}) = [r_0]_{\mathbb{R}} \cap \text{sp}(\vec{s} \hat{\wedge} r) \neq \{r_0\}$; по лемме 8, найдём Σ -формулу $\Phi_1(x, \vec{s}' \hat{\wedge} r)$, для которой выполняются соотношения $\text{sp}(\vec{s}') = \text{sp}(\vec{s}) \setminus \{r_0\}$ и $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}' \hat{\wedge} r)$.

Пусть теперь числа $n, k \in \omega$ и кортежи $\vec{x}^0 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, $\vec{x}^1 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$ удовлетворяют соотношениям $\gamma_n(\vec{x}^0) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+1)$, $\langle \vec{s} \hat{\wedge} \vec{s}'; = \rangle \equiv \langle \vec{x}^0 \hat{\wedge} \vec{x}^1; = \rangle$ и $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq n+1$. Тогда в качестве бескванторной формулы $\psi(u_0, u_1, \dots, u_{n_k-1}, v_0, v_1, \dots, v_{\text{lh}(\vec{s})-2})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ возьмём

$$\bigvee \{ \varphi(u_0, u_1, \dots, u_{n_k-1}, v_0, v_1, \dots, v_{\text{lh}(\vec{s})-2}) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi_1, \vec{s}' \hat{\wedge} r} \}.$$

Остаётся лишь доказать, что выполняется соотношение

$$\mathfrak{M}_n \models \forall \vec{u} (\psi(\vec{u}, \vec{x}^1) \leftrightarrow \bigvee \{ \varphi(\vec{u}, \vec{x}^0) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r} \}) \quad (17)$$

(напомним, что $n, k \in \omega$ фиксированы). В самом деле, нетрудно построить конечное множество G элементарных конъюнкций СДНФ вида $\varphi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$, для которого имеет место универсальное замыкание эквивалентности (снова вспоминаем свойство компактности пространства Кантора)

$$\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\bigvee \{ \varphi(\vec{u}, \vec{s}) \mid \varphi(\vec{u}, \vec{v}) \in G \} \leftrightarrow \psi(\vec{u}, \vec{s}'));$$

тем самым, приходим к соотношению

$$\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\psi(\vec{u}, \vec{s}') \rightarrow \bigvee \{ \varphi(\vec{u}, \vec{s}) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r} \}).$$

Из существования вложения $h : \text{HIF}_n(\mathfrak{M}_n) \leq_{\text{end}} \text{HIF}(\mathfrak{M}_S)$, удовлетворяющего равенствам $h(\vec{x}^0) = \vec{s}$ и $h(\vec{x}^1) = \vec{s}'$, вытекает справедливость

соотношения

$$\mathfrak{M}_n \models \forall \vec{u} (\psi(\vec{u}, \vec{x}^1) \rightarrow \bigvee \{\varphi(\vec{u}, \vec{x}^0) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}\}). \quad (18)$$

Пусть теперь формула $\varphi_0(\vec{u}, \vec{s})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ такова, что $\langle \langle 0, n, k, \varphi_0 \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$; в частности, $\mathfrak{M}_S \models \exists \vec{u} \varphi_0(\vec{u}, \vec{s})$. Используя леммы 6, 7, а также неравенство $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s}')\} \leq n + 1$, приходим к тому, что *существует бескванторная формула $\varphi_1(\vec{u}, \vec{s}')$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$, удовлетворяющая соотношениям*

$$\begin{aligned} \mathfrak{M}_S \models (\exists \vec{u} \varphi_1(\vec{u}, \vec{s}') \wedge \forall \vec{u} (\varphi_0(\vec{u}, \vec{s}) \rightarrow \varphi_1(\vec{u}, \vec{s}'))), \\ \text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall \vec{u} (\varphi_1(\vec{u}, \vec{s}') \rightarrow \Phi(t_k(\vec{u}), \vec{s}')) \end{aligned}$$

(для того, чтобы получить φ_1 , необходимо из φ_0 удалить все конъюнкты, содержащие r_0).

Снова из существования вложения $h : \text{HIF}_n(\mathfrak{M}_n) \leq_{\text{end}} \text{HIF}(\mathfrak{M}_S)$, удовлетворяющего равенствам $h(\vec{x}^0) = \vec{s}$ и $h(\vec{x}^1) = \vec{s}'$, вытекает справедливость соотношения

$$\mathfrak{M}_n \models \forall \vec{u} (\bigvee \{\varphi(\vec{u}, \vec{x}^0) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}\} \rightarrow \psi(\vec{u}, \vec{x}^1)). \quad (19)$$

Из (18), (19) приходим к соотношению (17). Таким образом, получаем противоречие с условием **(16.2)**.

((16.1) \Rightarrow (16.2)) Доказывать опять будем методом от противного. Выберем кортеж $\vec{s}' \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$ такой, что имеет место соотношение $\text{sp}(\vec{s}') \subseteq \text{sp}(\vec{s})$, но не выполняется условие (*). Докажем существование Σ -формулы $\Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r')$ для подходящего $r' \in S$, имеющего вид I для $\Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r')$, к тому же удовлетворяющей соотношению $\Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r') \equiv_{\Sigma} \Phi(x, \vec{s} \wedge r)$, что заведомо будет противоречить условию **(16.1)**. Для этой цели построим $A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}$ -вычислимую последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}$ множеств, состоящих из бескванторных формул сигнатуры σ_1 , задающую $\Phi(x, \vec{s} \wedge r)$.

Пусть $k \in \omega$; перейдём к заданию множества B_k . Возьмём любое число $n \in \omega$ и кортежи $\vec{x}^0 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, $\vec{x}^1 \in (S_n)_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$, удовлетворяющие следующим соотношениям:

- $\max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq n + 1$;
- $\gamma_n(\vec{x}^0) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n + 1)$;
- $\langle \vec{x}^0 \wedge \vec{x}^1; = \rangle \equiv \langle \vec{s} \wedge \vec{s}'; = \rangle$.

Тогда существует бескванторная формула $\psi_{n,k}(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ (здесь $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s}')$), для которой выполняется соотношение

$$\mathfrak{M}_n \models \psi_{n,k}(\vec{c}, \vec{x}^1) \Leftrightarrow \mathfrak{M}_n \models \bigvee \{\varphi(\vec{c}, \vec{x}^0) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \wedge r}\}, \quad (20)$$

для любого $\vec{c} \in S_n^{n_k}$. По замечанию 1(1), имеем

$$\mathfrak{M}_S \models \psi_{n,k}(\vec{a}, \vec{s}') \Leftrightarrow \mathfrak{M}_S \models \bigvee \{ \varphi(\vec{a}, \vec{s}) \mid \langle \langle 0, n, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r} \},$$

для любого $\vec{a} \in S^{n_k}$. Поместим формулу $\psi_{n,k}(\vec{a}, \vec{s}')$ в B_k . По лемме 13, последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}$ задаёт $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$.

Возьмём теперь $r' \in S$ так, чтобы этот элемент являлся γ_S -кодом множества $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r}$. Так как трёхместное отношение (20) от $n, k, \psi_{n,k}$ вычислимо относительно $A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r}$, последовательность $\{B_k\}_{k \in \omega}$ легко преобразуется в вычисляемую последовательность с набором $\vec{s}' \hat{\wedge} r'$ параметров, задающую $\Phi_1(x, \vec{s}' \hat{\wedge} r')$, согласно лемме 5. Для завершения доказательства остаётся заметить, что имеет место соотношение $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}' \hat{\wedge} r')$. \square

Отметим, что при доказательстве ((16.1) \Rightarrow (16.2)) в случае отсутствия монотонности соотношения (*) по $n \in \omega$ также можно было бы прийти к построению Σ -формулы с меньшим числом параметров (для этого достаточно выбрать только формулы вида $\psi_{n,k}$, удовлетворяющие соотношению (20)). Покажем, что такой приём не возможен. А именно, перейдём к доказательству свойства монотонности для приближения условия для набора параметров быть минимально возможным.

Лемма 17. Пусть Σ -формула $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$ удовлетворяет лемме 11, причём параметр r имеет вид I для $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, а непустой набор \vec{s} составлен из кортежей вида II для Σ -формулы $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$. Пусть также кортеж $\vec{s}' \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$ удовлетворяет соотношению $\text{sp}(\vec{s}') \subseteq \text{sp}(\vec{s})$, для которого выполняется (*) из условия леммы 16 для $n, k \in \omega$. Тогда $\vec{s}' \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$ удовлетворяет соотношению (*) для $n+1, k$ вместо чисел n, k .

Доказательство. Пусть $\Phi(x, \vec{s} \hat{\wedge} r)$, $\vec{s}' \in S_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$, $n, k \in \omega$ удовлетворяютсылке леммы. Тогда имеет место соотношение

$$\bullet \max\{\log_2(r_k), n_k, \text{lh}(\vec{s})\} \leq n+1.$$

Доказывать лемму будем методом от противного. Следовательно, для всех $\vec{y}^0 \in (S_{n+1})_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})}$, $\vec{y}^1 \in (S_{n+1})_{\neq}^{\text{lh}(\vec{s})-1}$, удовлетворяющих соотношениям

- $\gamma_{n+1}(\vec{y}^0) = \gamma_S(\vec{s}) \upharpoonright (n+2)$;
- $\langle \vec{y}^0 \hat{\wedge} \vec{y}^1; = \rangle \equiv \langle \vec{s} \hat{\wedge} \vec{s}'; = \rangle$;

выполняется для всех $\vec{c} \in S_{n+1}^{n_k}$ свойство

$$\bullet \mathfrak{M}_{n+1} \models \bigvee \{ \varphi(\vec{c}, \vec{y}^0) \mid \langle \langle 0, n+1, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r} \} \Leftrightarrow \mathfrak{M}_{n+1} \models \psi(\vec{c}, \vec{y}^1)$$

для некоторой бескванторной формулы $\psi(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры $\sigma_1^{(n+1)}$ от наборов \vec{u}, \vec{v} попарно различных основных и дополнительных переменных длин $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$ и $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s}')$ соответственно.

Согласно замечанию 1(1), имеем равенство

$$\begin{aligned} \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}) \text{ для некоторой } \langle \langle 0, n+1, k, \varphi \rangle \rangle \in A_{\Phi, \vec{s} \hat{\wedge} r} \} = \\ = \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \psi(\vec{a}, \vec{s}')\} (= D). \end{aligned}$$

По лемме 5, возьмём Σ -формулу $\Psi(x, \vec{s}' \wedge r)$, определяющую множество D ; тогда непосредственно из определения 4 (для $A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}$) вытекает справедливость включения

$$\{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}') \text{ для некоторой } \langle\langle 0, n, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}\} \subseteq \\ \subseteq \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}') \text{ для некоторой } \langle\langle 0, n+1, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}\}.$$

Наконец, перейдём к доказательству справедливости равенства

$$\{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}') \text{ для некоторой } \langle\langle 0, n, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}\} = \\ = \{t_k(\vec{a}) \mid \vec{a} \in S^{n_k}, \mathfrak{M}_S \models \varphi(\vec{a}, \vec{s}') \text{ для некоторой } \langle\langle 0, n, k, \varphi \rangle\rangle \in A_{\Psi, \vec{s}' \wedge r}\}. \quad (21)$$

Для этого следует проверить два включения. Так как любая элементарная конъюнкция СДНФ сигнатуры $\sigma_1^{(n)}$ с набором \vec{s}' параметров представима в виде дизъюнкции элементарных конъюнкций СДНФ той же сигнатуры с набором \vec{s} параметров, то, используя **(C1d)**, приходим к справедливости включения (\supseteq) в соотношении (21). Для того, чтобы показать обратное включение, к формуле $\varphi_0(\vec{u}, \vec{s}')$, участвующей в определении левой части равенства (21), следует применить леммы 3, 6, 7, а также условие **(C1d)**, поскольку множество D задаётся формулой $\psi(\vec{u}, \vec{s}')$. Тем самым, придём к некоторой формуле $\varphi_1(\vec{u}, \vec{s}')$ из правой части, удовлетворяющей при этом соотношениям $\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\varphi_0(\vec{u}, \vec{s}') \rightarrow \varphi_1(\vec{u}, \vec{s}'))$ и $\mathfrak{M}_S \models \forall \vec{u} (\varphi_1(\vec{u}, \vec{s}') \rightarrow \psi(\vec{u}, \vec{s}'))$.

В завершение воспользуемся замечанием 1(1); таким образом, придём к противоречию с посылкой леммы. \square

Определение 8. Пусть $\Phi(x, \vec{s}' \wedge r)$ — Σ -формула с параметром r , имеющим вид I, и набором \vec{s}' параметров, составленным из кортежей вида II, причём набор $\gamma_S(\vec{s}')$ составлен из подмножеств натуральных чисел, возрастающих относительно \sqsubseteq ; пусть также π — перестановка на $\text{sp}(\vec{s}')$, действующая инвариантно на классах R-эквивалентности. Зададим действие $\pi^\#(A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r})$ перестановки π на множестве $A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}$ как $\pi^\#(A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}) \Leftrightarrow A_{\Phi, \pi(\vec{s}' \wedge r)}$. Другими словами, $\pi^\#(A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r})$ определяется следующим образом: (1) для всех $i \geq 1$ и $m \in \omega$ имеет место соотношение $\langle\langle i, m \rangle\rangle \in \pi^\#(A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}) \Leftrightarrow \langle\langle i, m \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}$;

(2) помещаем $\langle\langle 0, m, k, \psi_0(\vec{u}, \vec{v}') \rangle\rangle$ в $\pi^\#(A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r})$, если ψ_0 — элементарная конъюнкция СДНФ сигнатуры $\sigma_1^{(m)}$, $\langle\langle 0, m, k, \varphi_0(\vec{u}, \vec{v}') \rangle\rangle \in A_{\Phi, \vec{s}' \wedge r}$ и

$$\mathfrak{M}_m \models \forall \vec{u} (\psi_0(\vec{u}, \pi(\vec{v}')) \leftrightarrow \varphi_0(\vec{u}, \pi(\vec{v}')))$$

(отметим, что ψ_0 находится единственным образом по $\varphi_0(\vec{u}, \pi(\vec{v}'))$ при учёте свойства совместимости формулы и количества её основных переменных, где $\text{lh}(\vec{v}') = \text{lh}(\vec{s}')$ и $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$). \diamond

Лемма 18. Пусть Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r)$ и $\Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r')$ таковы, что выполняется соотношение $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r')$, причём соответственно параметры r и r' имеют вид I, наборы \vec{s} и \vec{s}' попарно различных параметров составлены из кортежей вида II для Φ_0 и Φ_1 , а элементы, образующие кортежи $\gamma_S(\vec{s})$ и $\gamma_S(\vec{s}')$, расположены в порядке возрастания относительно \sqsubseteq ; кроме того, наборы \vec{s} и \vec{s}' минимально возможны для решений данных Σ -формул. Тогда $\pi^{\#}(A_{\Phi_0, \vec{s} \wedge r}) = A_{\Phi_1, \vec{s}' \wedge r'}$ для некоторой перестановки π на $\text{sp}(\vec{s})$ ($\pi(\vec{s}) = \vec{s}'$), действующей инвариантно на классах R-эквивалентности.

Доказательство. Пусть Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r)$ и $\Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r')$ удовлетворяютсылке леммы.

Покажем сначала, что выполняется равенство

$$\{\langle i, m \rangle \mid i \geq 1, m \in \omega\} \cap A_{\Phi_0, \vec{s} \wedge r} = \{\langle i, m \rangle \mid i \geq 1, m \in \omega\} \cap A_{\Phi_1, \vec{s}' \wedge r'}.$$

Для этого достаточно доказать, что $\text{sp}(\vec{s}) = \text{sp}(\vec{s}')$. Допустим, что это не так. Разберём здесь только случай, когда $\text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}') \neq \emptyset$: другой случай рассматривается так же. Возьмём $s_0 \in \text{sp}(\vec{s}) \setminus \text{sp}(\vec{s}')$; по лемме 10, имеем $s_0 \neq r'$ и, следовательно, $s_0 \in \text{sp}(\vec{s} \wedge r) \setminus \text{sp}(\vec{s}' \wedge r')$. По лемме 4, любой автоморфизм структуры \mathfrak{M}_S , действующий тождественно на $\text{sp}(\vec{s} \wedge r) \setminus \{s_0\}$, сохраняет решение $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r)$. Так как кортеж \vec{s} составлен из кортежей вида II для $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r)$, а $s_0 \in \text{sp}(\vec{s})$, имеет место неравенство $[s_0]_{\mathbb{R}} \cap \text{sp}(\vec{s}) \neq \{s_0\}$. По лемме 8, найдётся Σ -формула $\Phi_2(x, \vec{s}'' \wedge r)$, для которой выполняются соотношения $\text{sp}(\vec{s}'') = \text{sp}(\vec{s}) \setminus \{s_0\}$ и $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r) \equiv_{\Sigma} \Phi_2(x, \vec{s}'' \wedge r)$. По лемме 10, набор \vec{s}'' составлен из кортежей вида II для $\Phi_2(x, \vec{s}'' \wedge r)$; пришли к противоречию с тем, что \vec{s} — минимально возможный набор для решения Σ -формулы $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r)$.

Тем самым, имеет место равенство $\text{sp}(\vec{s}) = \text{sp}(\vec{s}')$, откуда получаем, что функция π , удовлетворяющая равенству $\pi(\vec{s}) = \vec{s}'$, является перестановкой на $\text{sp}(\vec{s})$. Отсюда также вытекает справедливость первого условия задания $\pi^{\#}(A_{\Phi_0, \vec{s} \wedge r})$, поскольку из того, что π должна сохранять отношение \sqsubseteq между элементами кортежей $\gamma_S(\vec{s})$ и $\gamma_S(\vec{s}')$, она действует инвариантно на классах R-эквивалентности. Далее, поскольку имеет место отношение $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r) \equiv_{\Sigma} \Phi_1(x, \pi(\vec{s}) \wedge r')$, выполняется соотношение

$$\begin{aligned} & (\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall \vec{u} (\varphi_0(\vec{u}, \vec{s}) \rightarrow \Phi_0(t_k(\vec{u}), \vec{s} \wedge r))) \Leftrightarrow \\ & \Leftrightarrow ([\text{HIF}(\mathfrak{M}_S) \models \forall \vec{u} (\varphi_0(\vec{u}, \pi(\vec{s})) \rightarrow \Phi_1(t_k(\vec{u}), \vec{s}' \wedge r'))]), \end{aligned}$$

для всех $k \in \omega$ и элементарной конъюнкции СДНФ $\varphi_0(\vec{u}, \vec{v})$ сигнатуры σ_1 от наборов \vec{u}, \vec{v} попарно различных основных и дополнительных переменных, $\text{lh}(\vec{u}) = n_k$, $\text{lh}(\vec{v}) = \text{lh}(\vec{s})$. Применяя лемму 5, а также определения операторов Ψ_r и $\Psi_{r'}$ для соответствующих вычислимых последовательностей с наборами $\vec{s} \wedge r$ и $\vec{s}' \wedge r'$ параметров соответственно, получаем второе условие в задании $\pi^{\#}(A_{\Phi_0, \vec{s} \wedge r})$. \square

Отметим, что если $w \in W_{\Phi_0, \vec{s} \wedge r}$ имеет вид $\langle\langle n_w, \mathfrak{G}_w \rangle\rangle$, то будет выполняться соотношение $\langle\langle n_w, \pi \circ \mathfrak{G}_w \circ \pi^{-1} \rangle\rangle \in W_{\Phi_1, \vec{s}' \wedge r'}$ (разумеется, группы \mathfrak{G}_w и $\pi \circ \mathfrak{G}_w \circ \pi^{-1}$ изоморфны, хотя они, в общем случае, различны), где $\Phi_0(x, \vec{s} \wedge r)$ и $\Phi_1(x, \vec{s}' \wedge r')$ удовлетворяют посылке леммы 18.

В работе [1] приведённая во введении теорема была доказана с использованием лемм 2–18, которые, в свою очередь, доказаны в настоящей статье. Таким образом, основной результат работы [1] доказан полностью.

Список литературы

1. Калимуллин И.Ш., Пузаренко В.Г., Файзрахманов М.Х. Негативные представления на допустимых множествах, I // *Матем. тр.* 2023. Т. 59, № 1. С. 66–83.
2. Hodges W. *Model Theory*. Cambridge, Cambridge University Press, 1993.
3. Ершов Ю.Л. *Определимость и Вычислимость*. Новосибирск: Научная книга (НИИМИОО НГУ), 1996.
4. Калимуллин И.Ш., Пузаренко В.Г. О сводимости на семействах // *Алгебра и логика*. 2009. Т. 48, № 1. С. 31–53.
5. Пузаренко В.Г. О разрешимых вычислимых Λ -нумерациях // *Алгебра и логика*. 2002. Т. 41, № 5. С. 568–584.

Калимуллин Искандер Шагитович
Казанский (Приволжский)
федеральный университет,
Научно-образовательный
математический центр ПФО,
ул. Кремлевская, 35
Казань, 420008, РОССИЯ
E-mail: ikalimul@gmail.com

Поступила в редакцию
22 июля 2023
Получена после доработки
22 октября 2023
Принята к публикации
20 ноября 2023

Пузаренко Вадим Григорьевич
Институт математики
им. С.Л. Соболева СО РАН
пр. Академика Коптюга, 4.
Новосибирский государственный университет,
ул. Пирогова, 1.
Новосибирск, 630090, РОССИЯ
E-mail: vagrig@math.nsc.ru

Файзрахманов Марат Хайдарович
Казанский (Приволжский)
федеральный университет,
Научно-образовательный
математический центр ПФО,
ул. Кремлевская, 35
Казань, 420008, РОССИЯ
E-mail: marat.faiзраhmanov@gmail.com