

УДК 512.540+510.5

О ВЕРХНЕЙ ПОЛУРЕШЕТКЕ ЕРШОВА \mathcal{L}_E

А. Н. Хисамиев

Аннотация: Найдены связи между Σ -сводимостью и T -сводимостью. Доказаны утверждения: 1) если квазижесткая модель сильно Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве над локально конструктивизируемой B -системой, то она конструктивизируема; 2) каждая абелева p -группа и алгебра Ершова локально конструктивизируемы; 3) если антисимметричная связанная модель Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве над счетной алгеброй Ершова, то она конструктивизируема.

Ключевые слова: наследственно конечное допустимое множество, Σ -определимость, T -сводимость, абелева p -группа, алгебра Ершова.

Рассматриваются только счетные алгебраические системы конечных сигнатур. Ю. Л. Ершовым в [1, с. 190] введено понятие Σ -определимости системы \mathcal{A} в допустимом множестве. Если система \mathcal{A} Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathcal{B})$ над системой \mathcal{B} , то будем говорить, что \mathcal{A} Σ -сводима к \mathcal{B} ($\mathcal{A} \leq_{\Sigma} \mathcal{B}$ или, просто, $\mathcal{A} \leq \mathcal{B}$). Из результатов Ю. Л. Ершова [1, с. 192] следует, что отношение \leq является транзитивным. Если на классе K всех систем введем отношение эквивалентности \equiv ($\mathcal{A} \equiv \mathcal{B} \Leftrightarrow \mathcal{A} \leq \mathcal{B} \& \mathcal{B} \leq \mathcal{A}$), то система $\mathcal{L}_E = \langle K / \equiv, \leq \rangle$ станет частично упорядоченным множеством. А. С. Морозов на международной конференции по математической логике «Мальцевские чтения» в 1999 г. поставил задачу: исследовать связи между системой \mathcal{L}_E и верхней полурешеткой T -степеней \mathcal{L}_T . В работе доказано, что система \mathcal{L}_E является верхней полурешеткой; верхняя полурешетка T -степеней \mathcal{L}_T изоморфно вкладывается в \mathcal{L}_E ; существует гомоморфизм φ_d подсистемы $\mathcal{L}_E^d \subseteq \mathcal{L}_E$, состоящей из таких классов \mathcal{A} , что система \mathcal{A} имеет степень, на систему \mathcal{L}_T . Получено условие сильной Σ -определимости квазижесткой модели в наследственно конечном допустимом множестве над локально конструктивизируемой B -системой; доказано, что любая счетная абелева p -группа (алгебра Ершова) удовлетворяет условию вычислимой вложимости; установлено, что если антисимметричная связанная модель \mathcal{M} Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathcal{A})$ над счетной алгеброй Ершова \mathcal{A} , то \mathcal{M} конструктивизируема; построены системы \mathcal{A} и \mathcal{B} такие, что \mathcal{A} T -сводима к \mathcal{B} , но не Σ -сводима к \mathcal{B} .

Все используемые и не определяемые понятия в данной работе содержатся в [1–3]. Мы приведем лишь некоторые из них. В дальнейшем ω обозначает множество всех натуральных чисел, \leq_T — сводимость по Тьюрингу (или T -сводимость), $d(A)$ — T -степень множества $A \subseteq \omega$, знак \Leftrightarrow — выражение «равно по определению».

Работа выполнена при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (код проекта 02-01-00593), INTAS-00-499 и Минобразования (код проекта PD02-1.1-201).

Напомним понятие Σ -определимости алгебраической системы \mathfrak{M} в допустимом множестве.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 1 [1, с. 190]. Пусть $\mathfrak{M} = \langle M, P_0^{\mathfrak{M}}, \dots, P_n^{\mathfrak{M}} \rangle$ — система сигнатуры $\langle P_0^{m_0}, \dots, P_n^{m_n} \rangle$. Система \mathfrak{M} называется Σ -определимой в допустимом множестве \mathbb{A} , если существуют Σ -формула $\psi_0(x_0)$ и Δ -предикаты $\eta^{\mathfrak{M}_0}, P_0^{\mathfrak{M}_0}, \dots, P_n^{\mathfrak{M}_0}$ на множестве $M_0 \Leftrightarrow \psi_0^{\mathbb{A}}[x_0]$ такие, что $\eta^{\mathfrak{M}_0}$ есть отношение конгруэнтности на системе

$$\mathfrak{M}_0 = \langle M_0, P_0^{\mathfrak{M}_0}, \dots, P_n^{\mathfrak{M}_0} \rangle$$

и система \mathfrak{M} изоморфна фактор-системе $\mathfrak{M}_0/\eta^{\mathfrak{M}_0}$.

Если в этом определении предикат $\psi_0^{\mathbb{A}}$ также является Δ -предикатом, а эквивалентность $\eta^{\mathfrak{M}_0}$ — тождественной, то будем говорить, что система \mathfrak{M} *сильно Δ -определима* в допустимом множестве \mathbb{A} . Если эквивалентность $\eta^{\mathfrak{M}_0}$ тождественна, то будем говорить, что система \mathfrak{M} *сильно Σ -определима* в \mathbb{A} .

§ 1. Верхняя полурешетка \mathcal{L}_E

Пусть \mathfrak{M}_1 и \mathfrak{M}_2 — алгебраические системы соответственно сигнатур σ_1 и σ_2 .

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2. Если система \mathfrak{M}_1 Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве $\mathbb{HFF}(\mathfrak{M}_2)$, то будем говорить, что \mathfrak{M}_1 Σ -сводимы к \mathfrak{M}_2 или, просто, \mathfrak{M}_1 *сводимы к \mathfrak{M}_2* , и обозначать $\mathfrak{M}_1 \leq_{\Sigma} \mathfrak{M}_2$ или $\mathfrak{M}_1 \leq \mathfrak{M}_2$.

Справедливы следующие свойства.

1⁰. $\mathfrak{M} \leq \mathfrak{M}$.

2⁰. Если $\mathfrak{M}_1 \leq \mathfrak{M}_2$ и $\mathfrak{M}_2 \leq \mathfrak{M}_3$, то $\mathfrak{M}_1 \leq \mathfrak{M}_3$.

Свойство 2⁰ вытекает из результата Ю. Л. Ершова [1, с. 192].

3⁰. Конструктивизируемая система \mathfrak{M}_1 сводится к любой системе \mathfrak{M}_2 (см. [1]).

4⁰. Если $\mathfrak{M}_1 \leq \mathfrak{M}_2$ и \mathfrak{M}_2 конструктивизируема, то система \mathfrak{M}_1 также конструктивизируема [4].

На классе K всех алгебраических систем введем отношение Σ -эквивалентности \equiv_{Σ} :

$$\mathfrak{M}_1 \equiv_{\Sigma} \mathfrak{M}_2 \Leftrightarrow \mathfrak{M}_1 \leq \mathfrak{M}_2 \& \mathfrak{M}_2 \leq \mathfrak{M}_1.$$

Класс, содержащий систему \mathfrak{M} , обозначим через $\overline{\mathfrak{M}}$. На множестве всех классов L_E введем отношение \leq_{Σ} (или, короче, \leq):

$$\overline{\mathfrak{M}_1} \leq \overline{\mathfrak{M}_2} \Leftrightarrow \mathfrak{M}_1 \leq \mathfrak{M}_2.$$

Из свойств 1⁰–4⁰ следует, что система $\mathcal{L}_E = \langle L_E, \leq_{\Sigma} \rangle$ является частично упорядоченным множеством с наименьшим элементом $\overline{0}$. Покажем, что она является верхней полурешеткой.

Пусть для любого числа $i = 0, 1$ дана алгебраическая система $\mathfrak{A}_i = \langle \omega, \sigma_i \rangle$ сигнатуры σ_i и $\sigma_0 \cap \sigma_1 = \emptyset$. Определим систему

$$\mathfrak{B} = \langle \omega, Q_0, Q_1, \sigma_0, \sigma_1 \rangle$$

следующим образом. Если положить $B_i \Leftrightarrow Q_i^{\mathfrak{B}}[x] = \{2n + i \mid n \in \omega\}$, то отображение $\varphi_i : \omega \rightarrow B_i$, $\varphi_i(n) = 2n + i$ есть изоморфизм системы \mathfrak{A}_i на подсистему $\mathfrak{B}_i = \langle B_i, \sigma_i \rangle$ системы \mathfrak{B} . Если $P_i^{m_i}, f_i^{m_i} \in \sigma_i$, то для любой последовательности чисел $\bar{n} = \langle n_1, \dots, n_{m_i} \rangle \notin B_i^{m_i}$ формулы $\neg P_i^{\mathfrak{B}}(\bar{n}), f_i^{\mathfrak{B}}(\bar{n}) = i$ истинны на \mathfrak{B} .

Система \mathfrak{B} называется *дизъюнктивным объединением* (или *дизъюнктивной суммой*) систем \mathfrak{A}_0 и \mathfrak{A}_1 и обозначается через $\mathfrak{A}_0 \sqcup \mathfrak{A}_1$.

Пусть даны системы \mathfrak{M}_0 и \mathfrak{M}_1 . Тогда существуют соответственно изоморфные им системы \mathfrak{A}_0 и \mathfrak{A}_1 , основные множества которых есть ω . Положим $\overline{\mathfrak{M}_0 \cup \mathfrak{M}_1} = \overline{\mathfrak{A}_0 \sqcup \mathfrak{A}_1}$. Тогда справедливо

Предложение 1. Система $\mathcal{L}_E = \langle L_E, \leq, \cup, 0 \rangle$ является верхней полурешеткой с наименьшим элементом 0. Наибольшей верхней гранью систем \mathfrak{M}_1 и \mathfrak{M}_2 является их дизъюнктивное объединение.

Систему $\mathcal{L}_E = \langle L_E, \leq, \cup, 0 \rangle$ назовем *верхней полурешеткой Ершова* или *верхней полурешеткой Σ -степеней*.

ЗАМЕЧАНИЕ 1. С. С. Гончаров в [5] построил пример неконструктивируемой системы \mathfrak{A} такой, что ее квадрат $\mathfrak{A} \times \mathfrak{A}$ конструктивируем. Отсюда по свойству 4^0 система \mathfrak{A} не Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A} \times \mathfrak{A})$, т. е. $\mathfrak{A} \not\leq_{\Sigma} \mathfrak{A} \times \mathfrak{A}$. Поэтому Σ -степень прямого произведения $\mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$ систем \mathfrak{A} и \mathfrak{B} не является, вообще говоря, верхней гранью Σ -степеней \mathfrak{A} и \mathfrak{B} .

§ 2. Подсистема \mathcal{L}_E^d

Напомним некоторые определения. Пусть (\mathfrak{M}, ν) — нумерованная алгебраическая система сигнатуры σ и \mathfrak{M}_ν — обогащение системы \mathfrak{M} до сигнатуры $\sigma' = \sigma \cup \{c_0, c_1, \dots\}$, где $c_i^{\mathfrak{M}_\nu} = \nu i$. *Открытой диаграммой $OD(\mathfrak{M}, \nu)$ пары (\mathfrak{M}, ν)* назовем множество всех замкнутых бескванторных формул сигнатуры σ' , истинных на \mathfrak{M}_ν . Пусть (\mathfrak{N}, μ) — другая нумерованная система сигнатуры σ_1 . Если множество $OD(\mathfrak{M}, \nu)$ T -сводится к множеству $OD(\mathfrak{N}, \mu)$, то будем говорить, что *нумерация ν T -сводится к нумерации μ* , и писать $(\mathfrak{M}, \nu) \leq_T (\mathfrak{N}, \mu)$.

Систему \mathfrak{M} назовем *вычислимой относительно нумерованной системы (\mathfrak{N}, μ)* , если существует такая нумерация ν системы \mathfrak{M} , что ν T -сводится к μ . Систему \mathfrak{M} назовем *вычислимой относительно системы \mathfrak{N}* и будем писать $\mathfrak{M} \leq_T \mathfrak{N}$, если для любой нумерации μ системы \mathfrak{N} система \mathfrak{M} вычислима относительно (\mathfrak{N}, μ) . Если $\mathfrak{M} \leq_T \mathfrak{N}$ и $\mathfrak{N} \leq_T \mathfrak{M}$, то будем говорить, что \mathfrak{M} T -эквивалентна \mathfrak{N} , и писать $\mathfrak{M} \equiv_T \mathfrak{N}$.

Если существует такая нумерация ν системы \mathfrak{M} , что она T -сводится к любой ее нумерации и T -степень $d(OD(\mathfrak{M}, \nu)) = d(\mathfrak{M}, \nu)$ равна a , то говорят, что *система \mathfrak{M} имеет степень, равную a* .

Если система имеет степень, то ее обозначим через $d(\mathfrak{M})$. В дальнейшем T -сводимость будем называть просто сводимостью и писать \leq .

Предложение 2. Если системы \mathfrak{A}_0 и \mathfrak{A}_1 имеют степени a_0 и a_1 , то дизъюнктивное объединение этих систем имеет степень, равную $a_0 \cup a_1$, т. е.

$$d(\mathfrak{A}_0 \sqcup \mathfrak{A}_1) = d(\mathfrak{A}_0) \cup d(\mathfrak{A}_1).$$

В работе [6] доказано следующее

Предложение А. Пусть система \mathfrak{A} Σ -сводима к системе \mathfrak{B} . Тогда для любой нумерации μ системы \mathfrak{B} система \mathfrak{A} вычислима относительно пары (\mathfrak{B}, μ) .

Отсюда следует

Предложение 3. Если системы \mathfrak{A} и \mathfrak{B} имеют степени, равные a и b соответственно, и $\mathfrak{A} \leq_{\Sigma} \mathfrak{B}$, то $a \leq b$.

Следствие 1. Пусть система \mathfrak{A} имеет степень $d(\mathfrak{A}) = a$. Тогда любая система \mathfrak{B} , Σ -эквивалентная \mathfrak{A} , имеет степень $d(\mathfrak{B}) = a$.

Рассмотрим подмножество $L_E^d \subseteq L_E$ всех таких классов $\bar{\mathfrak{A}}$, что система \mathfrak{A} имеет степень. По следствию 1 это определение корректно.

Теорема 1. Система $\mathfrak{L}_E^d = \langle L_E^d, \leq, \cup, 0 \rangle$ является подсистемой верхней полурешетки Σ -степеней \mathfrak{L}_E . Существует гомоморфизм $\varphi_d : \mathfrak{L}^d \rightarrow \mathfrak{L}_T$ из этой системы на верхнюю полурешетку T -степеней \mathfrak{L}_T .

Действительно, из предложения 2 следует первая часть теоремы. Для доказательства второй части определим отображение φ_d следующим образом. Пусть дан класс $\bar{\mathfrak{A}} \in L_E^d$ и степень $d(\mathfrak{A}) = a$. Тогда положим $\varphi_d(\bar{\mathfrak{A}}) = a$. По предложению 2 отображение φ_d есть требуемый гомоморфизм. \square

§ 3. Подсистема \mathfrak{L}_E^f

Пусть L_E^f состоит из всех таких классов $\bar{\mathfrak{A}} \in L_E$, что существует конечно порожденная система \mathfrak{B} из этого класса. В данном параграфе доказывается, что система $\mathfrak{L}^f = \langle L_E^f, \leq \rangle$ изоморфна верхней полурешетке T -степеней. Для доказательства этого нам необходимо привести некоторые определения и результаты работы автора [7].

Если нумерация ν системы \mathfrak{M} является Σ -функцией в допустимом множестве $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$, то она называется Σ -нумерацией системы \mathfrak{M} . Если существует Σ -нумерация ν системы \mathfrak{M} , то \mathfrak{M} называется *внутренне перечислимой* или *Σ -перечислимой*.

Теорема А. Пусть \mathfrak{M}_1 и \mathfrak{M}_2 — счетные системы и ν_2 — Σ -нумерация системы \mathfrak{M}_2 . Тогда система \mathfrak{M}_1 Σ -сводима к \mathfrak{M}_2 тогда и только тогда, когда \mathfrak{M}_1 вычислима относительно пары (\mathfrak{M}_2, ν_2) .

Если система \mathfrak{M} сигнатуры σ конечно порождена элементами a_1, \dots, a_n , то любой элемент системы является значением некоторого замкнутого термина сигнатуры $\sigma \cup \{a_1, \dots, a_n\}$. Поэтому гёделева нумерация ν множества всех термов является нумерацией системы \mathfrak{M} . Она называется *стандартной нумерацией*.

Лемма 1 [7]. Стандартная нумерация ν конечно порожденной системы \mathfrak{M} является ее Σ -нумерацией.

Лемма 2. Стандартная нумерация ν конечно порожденной системы \mathfrak{M} T -сводится к любой ее нумерации.

Следствие 2. Любая конечно порожденная система \mathfrak{M} имеет степень, равную степени множества открытой диаграммы $OD(\mathfrak{M}, \nu)$, где ν — стандартная нумерация системы \mathfrak{M} .

Лемма 3. Для любой T -степени a существует конечно порожденная система \mathfrak{A} такая, что $d(\mathfrak{A}) = a$.

Действительно, пусть множество $P \subseteq \omega$ имеет T -степень $d(P) = a$. Тогда система $\mathfrak{A} = \langle \omega, P, ' \rangle$, где $n' = n + 1$, имеет степень $d(\mathfrak{A}) = a$. \square

Лемма 4. Пусть степени конечно порожденных систем \mathfrak{M}_1 и \mathfrak{M}_2 равны a_1 и a_2 . Система \mathfrak{M}_1 Σ -сводима к системе \mathfrak{M}_2 тогда и только тогда, когда $a_1 \leq a_2$.

Лемма 5. Если системы \mathfrak{M}_1 и \mathfrak{M}_2 конечно порождены, то система $\mathfrak{M}_1 \sqcup \mathfrak{M}_2$ также конечно порождена.

Доказательство непосредственно следует из определения системы $\mathfrak{M}_1 \sqcup \mathfrak{M}_2$.

Теорема 2. Система $\mathfrak{L}^f = \langle L_E^f, \leq, \cup, 0 \rangle$ является подсистемой верхней полурешетки Σ -степеней. Существует изоморфизм $\varphi_f : \mathfrak{L}^f \rightarrow \mathfrak{L}_T$ этой системы на верхнюю полурешетку T -степеней \mathfrak{L}_T .

Доказательство. Из предложения 1 и леммы 5 следует первая часть теоремы. Пусть система \mathfrak{A} такова, что $\bar{\mathfrak{A}} \in L_E^f$. Пусть $\mathfrak{A}^* \in \bar{\mathfrak{A}}$ является конечно порожденной системой. По следствию 2 система \mathfrak{A}^* имеет степень $d(\mathfrak{A}^*) = a$. отображение $\varphi_f : \mathfrak{L}^f \rightarrow \mathfrak{L}_T$ определим так: $\varphi_f(\mathfrak{A}) \Leftarrow a$. По следствию 1 это определение корректно. Из предложения 2 и лемм 3, 4 следует, что φ_f является требуемым изоморфизмом. \square

Из теоремы 2 получаем

Следствие 3. Верхняя полурешетка T -степеней \mathfrak{L}_T изоморфна вкладывается в верхнюю полурешетку Σ -степеней \mathfrak{L}_Σ .

Пусть a — некоторая T -степень и подмножество $L_a \subseteq L^d$ состоит из всех классов $\bar{\mathfrak{A}} \in L^d$ таких, что $d(\mathfrak{A}) = a$. Система $\mathfrak{L}_a = \langle L_a, \leq, \cup \rangle$ по предложению 2 является верхней полурешеткой. По лемме 3 существует конечно порожденная алгебраическая система \mathfrak{A}_{fin} такая, что $\bar{\mathfrak{A}}_{fin} \in L_a$. По теореме А для любого класса $\bar{\mathfrak{B}} \in L_a$ верна сводимость $\bar{\mathfrak{B}} \leq \bar{\mathfrak{A}}_{fin}$, т. е. класс $\bar{\mathfrak{A}}_{fin}$ является наибольшим элементом относительно Σ -сводимости в системе \mathfrak{L}_a .

Далее будет показано, что существуют такие системы \mathfrak{M} и \mathfrak{N} , что они T -эквивалентны, но не являются Σ -эквивалентными.

§ 4. Условие Σ -определимости

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 3 [1]. Алгебраическая система \mathfrak{M} конечной (вычислимой) сигнатуры называется *локально конструктивизируемой*, если для любого конечного семейства $a_0, \dots, a_n \in M$ \exists -теория $Th_{\exists}(\mathfrak{M}, \bar{a})$ системы $(\mathfrak{M}, a_0, \dots, a_n)$ является вычислимо перечислимой.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4 [8]. Пусть для алгебраической системы \mathfrak{M} выполнено условие: для любого конечного непустого множества $M_0 \subseteq M$ существует такое конечное подмножество $M_0^* \subseteq M$, содержащее M_0 , что для любого конечного подмножества $M_1 \not\subseteq M_0^*$, $M_1 \subseteq M$ найдется такой автоморфизм f системы \mathfrak{M} , для которого

$$f \upharpoonright M_0^* = id_{M_0^*}, \quad fM_1 \neq M_1.$$

Тогда \mathfrak{M} называется *B-системой*.

Пусть дана алгебраическая система \mathfrak{M} . Если дана последовательность $\bar{m} = \langle m_0, \dots, m_{n-1} \rangle$, $\bar{m} \in M^{<\omega}$, то через $M_{\bar{m}}$ обозначим множество $\{m_0, \dots, m_{n-1}\}$. Орбитой $\Theta(\bar{m})$ последовательности $\bar{m} \in M^{<\omega}$ в системе \mathfrak{M} назовем множество всех последовательностей \bar{b} таких, что существует автоморфизм f системы \mathfrak{M} , для которого справедливо равенство $f(\bar{m}) = \bar{b}$.

Лемма 6. Пусть \mathfrak{M} является *B-системой* и даны конечное подмножество $M_0 \subseteq M$ и бесконечное подмножество $S \subseteq M$. Тогда существует конечное подмножество $M_0^* \supseteq M_0$ такое, что для любой последовательности $\bar{m} \in S^{<\omega}$,

$M_{\bar{m}} \not\subseteq M_0^*$, орбита $\Theta(\bar{m})$ последовательности \bar{m} в системе $\mathfrak{M}_0 = \langle \mathfrak{M}, m \rangle_{m \in M_0^*}$ бесконечна.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть подмножество M_0^* определяется по множеству M_0 так же, как и в определении B -системы. Пусть дана последовательность $\bar{m} \in M^{<\omega}$ такая, что $M_{\bar{m}} \not\subseteq M_0^*$. Покажем, что орбита $\Theta(\bar{m})$ последовательности \bar{m} в системе \mathfrak{M}_0 бесконечна. Допустим противное: орбита $\Theta(\bar{m})$ в системе \mathfrak{M}_0 конечна и $\Theta(\bar{m}) = \{\bar{m}_0 = \bar{m}, \bar{m}_1, \dots, \bar{m}_{n-1}\}$, $n \geq 1$. Рассмотрим множество $M_1 = M_0^* \cup \bigcup_{i < n} M_{\bar{m}_i}$. По определению B -системы существует автоморфизм f системы \mathfrak{A}_0 такой, что $f(M_1) \neq M_1$. Тогда существуют число $i < n$ и элемент $m \in M_{\bar{m}_i}$ такие, что $f(m) \notin M_1$. Тем самым последовательность $\bar{m}_n = f(\bar{m}_i)$ принадлежит орбите $\Theta(\bar{m})$ и $\bar{m}_n \neq \bar{m}, \bar{m}_1, \dots, \bar{m}_{n-1}$. Получили противоречие. \square

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5. Модель \mathfrak{N} назовем *квазижесткой*, если орбита любого элемента $x \in N$ конечна.

Теорема 3. Если квазижесткая модель \mathfrak{N} сильно Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$ над локально конструктивизируемой B -системой \mathfrak{M} , то \mathfrak{N} конструктивизируема.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $\mathfrak{N} = \langle N, P_0^{\mathfrak{N}}, \dots, P_s^{\mathfrak{N}} \rangle$ сильно Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$. Пусть формула $\psi_0(x_0)$, Δ -предикаты $P_0^{\mathfrak{M}_0}, \dots, P_s^{\mathfrak{M}_0}$, множество N_0 такие же, как в определении 1, и $\mathfrak{N} \simeq \mathfrak{N}_0$. Через $M_0 \subseteq M$ обозначим множество параметров в формулах, определяющих модель \mathfrak{N} . Покажем, что $S = sp(N_0)$ конечно. Допустим противное, т. е. пусть S бесконечно. Тогда существует элемент $x = \varkappa(m_0, \dots, m_{n-1}) \in N_0$ такой, что $sp(x) \not\subseteq M_0^*$, где множество M_0^* такое же, как в определении 4.

По лемме 6 орбита $\Theta(\bar{m})$ последовательности $\bar{m} = \langle m_0, \dots, m_{n-1} \rangle$ в системе $\langle \mathfrak{M}, m \rangle_{m \in M_0^*}$ бесконечна. Пусть f — автоморфизм системы $\langle \mathfrak{M}, m \rangle_{m \in M_0^*}$. Тогда f можно продолжить до автоморфизма f^* системы $\langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M}), m \rangle_{m \in M_0^*}$ такого, что $f^* \upharpoonright N_0$ есть автоморфизм модели \mathfrak{N}_0 и $f^*(x) = \varkappa(f(\bar{m}))$. Следовательно, орбита $\Theta(x)$ элемента x в модели \mathfrak{N} бесконечна. Получили противоречие. Значит, множество S конечно.

Отсюда легко следует, что существует взаимно однозначная Σ -функция $f : \omega \rightarrow \mathbb{H}\mathbb{F}(S)$ в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$. Тогда множество

$$A = \{n \in \omega \mid f(n) \in N_0\}$$

является чистым Σ -подмножеством в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{N})$. По предложению [9] множество $A \subseteq \omega$ перечислимо. Аналогично для любого $i \leq n$ предикат

$$R_i = \{\langle n_1, \dots, n_{m_i} \rangle \mid \langle f(n_1), \dots, f(n_{m_i}) \rangle \in P_i^{\mathfrak{M}_0}\}$$

вычислим. Пусть h — вычислимая $(1 - 1)$ -функция из ω на A . Рассмотрим модель

$$\Omega = \langle \omega, P_0^\Omega, \dots, P_n^\Omega \rangle,$$

где $P_i^\Omega(n_1, \dots, n_{m_i}) \Leftrightarrow R(h(n_1), \dots, h(n_{m_i}))$.

Очевидно, что $\Omega \simeq \mathfrak{M}_0 \simeq \mathfrak{M}$ и модель Ω конструктивизируема. \square

ЗАМЕЧАНИЕ 2. Фактически доказано, что модель \mathfrak{N} сильно Δ -определима. Из доказательства следствия 3.4.1 в [1, с. 193] вытекает, что справедливо

Предложение 4. Если модель \mathfrak{M} сильно Σ -определима в допустимом множестве \mathbb{A} , то $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$ также сильно Σ -определима в \mathbb{A} .

Из предложения 4 и теоремы 3 следует

Теорема 4. Пусть $\mathfrak{M} = \mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$, где \mathfrak{A} — локально конструктивизируемая B -система, а \mathfrak{B} — конструктивизируемая система. Тогда квазижесткая модель \mathfrak{N} сильно Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$ тогда и только тогда, когда \mathfrak{N} конструктивизируема.

Действительно, легко понять, что конструктивизируемая система \mathfrak{B} сильно Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$. Поэтому система $\mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$ сильно Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$. По теореме 3 \mathfrak{N} конструктивизируема.

Замечание 3. В работе [8] в формулировке предложения 2 и следствии 1 из §1 допущена неточность. В их формулировках символ Δ_1 нужно заменить символом Δ_0 .

Из определения бинарного дерева [3] вытекает

Лемма 7. Любое бинарное дерево является квазижесткой моделью.

Из теоремы 4 и леммы 7 получим

Следствие 4. Пусть система \mathfrak{M} такая же, как в теореме 4, и дерево D сильно Σ -определимо в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{M})$. Тогда D конструктивизируемо.

В следующих параграфах будет доказано, что любая абелева p -группа (алгебра Ершова) локально конструктивизируема. Для этого здесь приведем некоторые общие определения и утверждения.

Пусть дана алгебраическая система \mathfrak{A} сигнатуры σ и A_0 — подмножество основного множества системы \mathfrak{A} . Тогда через $\langle \mathfrak{A}, A_0 \rangle$ обозначим обогащение системы \mathfrak{A} константами $\{a \mid a \in A_0\}$ и положим $a^{(\mathfrak{A}, A_0)} = a$. Если $A_0 = \{a_0, \dots, a_{n-1}\}$, то $\langle \mathfrak{A}, A_0 \rangle$ будем также обозначать через $\langle \mathfrak{A}, \bar{a} \rangle$.

Пусть даны конечные модели \mathfrak{B} , \mathfrak{C} сигнатуры σ и $\mathfrak{B} \subseteq \mathfrak{C}$. Пусть $|\mathfrak{B}| = \{b_0, \dots, b_{n-1}\}$ и $|\mathfrak{C} \setminus \mathfrak{B}| = \{c_0, \dots, c_{r-1}\}$. Тогда через $\Phi_{\mathfrak{C}}(\bar{b}, \bar{c})$ обозначим конъюнкцию всех атомных и отрицаний атомных предложений, истинных в модели $\langle \mathfrak{C}, \bar{b}, \bar{c} \rangle$. Пусть $\varphi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$ — вложение модели \mathfrak{B} в \mathfrak{A} . Через $\mathfrak{A}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ обозначим семейство всех конечных моделей \mathfrak{C} , для которых существует вложение ψ моделей \mathfrak{C} в \mathfrak{A} такое, что $\psi \upharpoonright \mathfrak{B} = \varphi$. Пусть $\Psi_{\mathfrak{C}}(\bar{b}') = \exists \bar{x} \Phi_{\mathfrak{C}}(\bar{b}', \bar{x})$, где $\varphi b_i = b'_i$, $i < n$.

Легко понять, что справедлива

Лемма 8. Для любой конечной модели $\mathfrak{C} \supseteq \mathfrak{B}$ эквивалентны утверждения:

- 1) $\mathfrak{C} \in \mathfrak{A}_{\mathfrak{B}, \varphi}$;
- 2) $\langle \mathfrak{A}, \bar{b}' \rangle \models \Psi_{\mathfrak{C}}(\bar{b}')$.

Пусть зафиксирована гёделева нумерация γ всех формул сигнатуры $\sigma \cup \{b'_0, \dots, b'_{n-1}\}$. Номером модели $\mathfrak{C} \supseteq \mathfrak{B}$ назовем номер формулы $\Psi_{\mathfrak{C}}(\bar{b}')$.

Пусть \mathfrak{A} — некоторая счетная система. В [10] дано

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 6. Если для любых конечной модели \mathfrak{B} и вложения $\varphi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$ семейство $\mathfrak{A}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ вычислимо, то говорят, что для модели \mathfrak{A} справедливо условие вычислимой вложимости.

Из леммы 8 следует: если для системы \mathfrak{A} справедливо условие вычислимой вложимости, то \mathfrak{A} локально конструктивизируема. Покажем, что обратное неверно.

Предложение 5. Существует локально конструируемая система \mathfrak{A} , для которой условие вычислимой вложимости не выполняется.

Доказательство. Пусть S — вычислимо перечислимое, но не вычислимое множество простых чисел и $\mathfrak{A} = \bigoplus\{Z_p \mid p \in S\}$, где Z_p — циклическая группа порядка p . Легко проверить, что группа \mathfrak{A} локально конструируема.

Допустим, что для \mathfrak{A} справедливо условие вычислимой вложимости. Пусть $\mathfrak{B} = \{0\}$ и $\varphi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$, $\varphi(0) = (0, 0, \dots)$. Тогда множество $\overline{\mathfrak{A}}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ вычислимо. Отсюда и из эквивалентности « $p \in S \Leftrightarrow$ группа Z_p вложима в \mathfrak{A} » следует, что множество S вычислимо; противоречие. \square

Наша цель — доказать, что любая абелева p -группа (алгебра Ершова) удовлетворяет условию вычислимой вложимости систем. Пусть \mathfrak{A} — локально конечная система, \mathfrak{B} — конечная система и $\varphi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$ — вложение. Через $\overline{\mathfrak{A}}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ обозначим множество всех конечных систем \mathfrak{C} таких, что существует вложение $\psi : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{A}$, расширяющее φ , т. е. $\psi \upharpoonright \mathfrak{B} = \varphi$. Легко понять, что из леммы 8 вытекает

Следствие 5. Счетная локально конечная система \mathfrak{A} локально конструируема тогда и только тогда, когда для любой конечной системы \mathfrak{B} и вложения φ семейство $\overline{\mathfrak{A}}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ вычислимо перечислимо.

Мы покажем более сильный результат: если \mathfrak{A} — абелева p -группа (алгебра Ершова), то семейство $\overline{\mathfrak{A}}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ вычислимо. Отсюда и из аналога следующего результата [10] будет вытекать, что любая счетная неконструируемая абелева p -группа (алгебра Ершова) не имеет степени.

Теорема С [10]. Если для счетной неконструируемой модели справедливо условие вычислимой вложимости, то она не имеет степени.

Пусть \mathfrak{A} — локально конечная система. Введем следующий аналог определения 6.

Определение 7. Если для любых конечной системы \mathfrak{B} и вложения $\varphi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$ семейство $\overline{\mathfrak{A}}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ вычислимо, то говорят, что для модели \mathfrak{A} справедливо условие вычислимой вложимости систем.

Из доказательства теоремы С получаем

Следствие 6. Если счетная неконструируемая счетная локально конечная система \mathfrak{A} удовлетворяет условию вычислимой вложимости систем, то она не имеет степени.

§ 5. Абелевы p -группы

В дальнейшем под словом группа понимается абелева p -группа. Введем некоторые обозначения. Пусть G — группа и $g \in G$. Через $|g|$ обозначается порядок элемента g , $p^n G = \{g \in G \mid \exists g_1 (g = p^n g_1)\}$, $G[p^n] = \{g \in G \mid p^n g = 0\}$. Минимальное число p^n такое, что $p^n G = 0$, называется *периодом группы* G . Если такого числа не существует, то говорят, что G неограниченна. *Высотой* $h_G(g)$ элемента g называется такое наибольшее число $m \geq 0$, что в G истинна формула $\exists x (g = p^m x) \& \forall y (g \neq p^{m+1} y)$. Если такого m нет, то $h_G(g) = \infty$. Z_{p^n} — циклическая группа порядка p^n . Любой изоморфизм группы G_0 в G называется вложением G_0 в G .

Наибольший общий делитель чисел n и m обозначается через (n, m) .

Лемма А. Пусть A — произвольная абелева группа (не обязательно p -группа), а B — конечная сервантная подгруппа. Тогда B выделяется прямым слагаемым.

Предложение В [11, с. 83]. Если редуцированная абелева p -группа G неограниченна, то G имеет прямое слагаемое, являющееся неограниченной прямой суммой циклических групп.

Из доказательства предложения 27.1 в [12, с. 139] следует

Предложение С. Пусть период абелевой p -группы C равен p^n , $c \in C$, $|c| = p^n$ и подгруппа $B \subseteq C$ такова, что $B \cap \langle c \rangle = 0$. Тогда существует подгруппа $E \supseteq B$ такая, что $C = E \oplus \langle c \rangle$.

Теорема 5. Для любой счетной абелевой p -группы G справедливо условие вычислимой вложимости систем.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Легко понять, что можно предположить неограниченность редуцированной части группы G . Доказательство теоремы следует из следующего предложения, которое представляет самостоятельный интерес.

Предложение 6. Пусть G — счетная абелева p -группа с неограниченной редуцированной частью, B, C — конечные абелевы p -группы, $B \subseteq C$ и $\varphi : B \rightarrow G$ является вложением B в C . Тогда существует вложение $\psi : C \rightarrow G$, расширяющее φ , в том и только в том случае, когда для любого элемента $b \in B$ справедливо неравенство

$$h_C(b) \leq h_G(b'), \quad (1)$$

где $\varphi b = b'$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Необходимость очевидна.

Доказательство достаточности проведем индукцией по числу элементов группы C . Пусть период группы C равен p^n , т. е. $\forall c \in C (p^n c = 0)$, и $c \in C$ такой, что $|c| = p^n$. Допустим, что $\langle c \rangle \cap B = 0$. Тогда по предложению С существует подгруппа $E \subseteq C$ такая, что $C = \langle c \rangle \oplus E$ и $E \supseteq B$. По индукции существует вложение $\psi_0 : E \rightarrow G$, $\psi_0 \upharpoonright B = \varphi$. По предположению B существует элемент c' такой, что $\langle c' \rangle \cap E' = 0$, $|c'| = p^n$, где $E' = \psi_0 E$. Очевидно, что ψ_0 можно продолжить до $\psi : C \rightarrow G$, положив $\psi c = c'$. Поэтому можно считать, что $\langle c \rangle \cap B \neq 0$.

Для каждого элемента c порядка p^n через k_c обозначим такое наименьшее число, что $p^{k_c} c \in B$. Пусть $c_0 \in C[p^n]$ такой элемент, что k_{c_0} имеет наименьшее значение. Положим $c = c_0$, $k = k_{c_0}$.

Пусть

$$p^k c = b_0. \quad (2)$$

Покажем, что существует такой элемент c' , что $p^k c' = b'_0$, где $\varphi b_0 = b'_0$, и для любого $s < k$ верно $p^s c' \notin B'$.

Так как подгруппа $\langle c \rangle$ сервантна в C , то $h_C(b_0) = k$. Поэтому в G существует элемент g_0 такой, что $p^k g_0 = b'_0$. Пусть s — минимальное число такое, что $p^s g_0 \in B'$. Если $s = k$, то $c' = g_0$ — искомый элемент. Пусть $s < k$. По предложению В существует элемент $g_1 \in G$ такой, что $|g_1| = p^k$ и $\langle g_1 \rangle \cap G_0 = 0$, где $G_0 = \text{gr}(B', g_0)$. Положим $c' = g_0 + g_1$. Тогда $p^k c' = b'_0$. Покажем, что для любого $s < k$ верно $p^s c' \notin B'$. Действительно, пусть, напротив, для некоторого $s < k$ верно $p^s c' \in B'$. Тогда $p^s g_0 + p^s g_1 = b' \in B'$. Отсюда $0 \neq p^s g_1 \in G_0$; противоречие.

Пусть $H = \text{gr}(B, c)$, $H' = \text{gr}(B', c')$. Определяющими соотношениями группы H будут соотношения между элементами группы B и соотношение $p^k c = b$. Определяющие соотношения группы H' такие же. Тогда существует изоморфизм $f : H \rightarrow H'$ такой, что $f \upharpoonright B = \varphi$.

Пусть

$$C = (c) \oplus E. \quad (3)$$

Пусть $E_0 = \text{pr}_E(B)$, т. е. E_0 — проекция подгруппы B на вторую координату разложения (3). Пусть $e \in E_0$. Тогда найдутся элемент $b \in B$ и число $s \in \omega$ такие, что

$$b = p^s \alpha c + e, \quad (\alpha, p) = 1. \quad (4)$$

Покажем, что

$$h_C(e) \leq h_G(e'), \quad (5)$$

где $e' = fe$.

Пусть $h_C(e) = r$. Покажем, что либо $e \in B$, либо справедливо неравенство

$$r < s. \quad (6)$$

Если $s \geq k$, то из (2), (4) следует, что $e \in B$.

Пусть $s < k$. Покажем справедливость (6). Допустим противное: $r \geq s$. Существует элемент $e_1 \in E$ такой, что $e = p^r e_1$. Отсюда и из (4) имеем $b = p^s(\alpha c + p^{r-s} e_1)$. Так как $(\alpha, p) = 1$, элемент $c_1 = \alpha c + p^{r-s} e_1$ имеет порядок p^n и $k_{c_1} < k$. Это противоречит выбору элемента c . Поэтому (6) справедливо.

Так как $f : H \rightarrow H'$ изоморфизм, то

$$b' = p^s \alpha c' + e'. \quad (7)$$

Покажем, что

$$h_G(e') \geq r. \quad (8)$$

Если $e \in B$, то (8) следует из условия предложения и определения f .

Пусть $e \notin B$. Тогда справедливо неравенство (6). Отсюда и из (4) имеем $h_C(e) = h_C(b) = r$. Следовательно, $h_G(b') \geq r$. Отсюда и из (7) получим $h_G(e') \geq \min\{h_G(b'), s\} \geq r$, т. е. неравенство (5) доказано.

Вложение $\varphi_0 = f \upharpoonright E_0$ подгруппы E_0 в G и подгруппы $E_0 \subseteq E$ удовлетворяют условию (1) предложения. По индукции существует вложение $\psi_0 : E \rightarrow G$ такое, что $\psi_0 \upharpoonright E_0 = \varphi_0$. Покажем, что

$$\psi_0 E \cap (c') = 0. \quad (9)$$

Допустим противное, т. е. пусть существует $e \in E$, $e \neq 0$, такой, что

$$\psi_0 e = p^s c'. \quad (10)$$

Можно считать, что $|e| = p$ и $s \geq k$. Действительно, если $s < k$, то из (10) имеем $\psi_0 p^{n-s-1} e = p^{n-1} c'$. Отсюда и из $k \leq n-1$ вытекает, что в качестве элемента e можно взять $p^{n-s-1} e$.

Таким образом, $|e| = p$ и $s \geq k$. Можно предполагать, что $e \in E_0$. Действительно, допустим, что $e \notin E_0$, $h_C(e) = h_E(e) = m$ и $p^m e_1 = e$ для некоторого элемента $e_1 \in E$. Подгруппа (e_1) сервантна в E , поэтому существует подгруппа $E_1 \subseteq E$ такая, что $E = (e_1) \oplus E_1$. Так как $e \notin E_0$, то $\text{pr}_{(e_1)} B = 0$. Отсюда и из (3) следует, что $C = (c) \oplus (e_1) \oplus E_1$ и $B \subseteq (c) \oplus E_1$. По предложению B для доказательства предложения достаточно вложить подгруппу $(c) \oplus E_1$ в G . Это возможно по индукции.

Итак, будем считать, что $e \in E_0$. Тогда согласно (10)

$$\psi_0 e = \varphi_0 e = f e = p^s c' = p^{s-k} b'_0. \quad (11)$$

По определению изоморфизма $f : H \rightarrow H'$ имеем

$$f p^{s-k} b_0 = \varphi p^{s-k} b_0 = p^{s-k} b'_0. \quad (12)$$

Из (11) и (12) получим, что

$$e = p^{s-k} b_0.$$

Отсюда $e \in (c) \cap E$, что невозможно.

Поэтому равенство (9) справедливо. Тогда вложения $f : (c) \rightarrow (c')$ и $\psi_0 : E \rightarrow G$ продолжаются до требуемого вложения $\psi : C \rightarrow G$. Предложение, а вместе с ним и теорема доказаны. \square

Следствие 7. *Любая абелева p -группа A локально конструктивизируема.*

Из этого следствия и теоремы 4 получаем

Следствие 8. *Пусть A — не более чем счетная абелева p -группа. Тогда квазижесткая система \mathfrak{N} сильно Σ -определима в наследственно конечном допустимом множестве над A тогда и только тогда, когда \mathfrak{N} конструктивизируема.*

Следствие 9. *Существуют такие абелева p -группа A и допустимое множество \mathbb{A} , что A сильно Σ -определима в \mathbb{A} , но ее ульмов тип $\tau(A)$ не сильно Σ -определим в \mathbb{A} .*

Из следствий 8 и 9 вытекает

ЗАМЕЧАНИЕ 4. Теоремы 1, 1' и следствия 3, 4 из [13, § 2] усиливаются. Они остаются справедливыми, если в них слова «сильная Δ_1 -определимость» заменить словами «сильная Σ -определимость».

В силу следствия 7 и предложения 3.5.7 из [1, с. 218] верно

Следствие 10. *Поле вещественных чисел не Σ -определимо в $\mathbb{H}\mathbb{F}(G)$ ни для какой абелевой p -группы G .*

ЗАМЕЧАНИЕ 5. Существуют периодические абелевы группы и группы без кручения, которые не являются локально конструктивизируемыми.

Действительно, пусть S — не вычислимо перечислимое множество простых чисел и $G_0 = \bigoplus_{p \in S} Z_p$, $G_1 \subseteq Q$ и $G_1 = \text{gr}\{\frac{1}{p} \mid p \in S\}$. Легко проверить, что \exists -теории G_0 и $\langle G_1, 1 \rangle$ не вычислимо перечислимы.

Из теоремы 5 и следствия 6 получаем

Следствие 11. *Любая счетная неконструктивизируемая абелева p -группа не имеет степени.*

§ 6. Алгебры Ершова

Будем рассматривать алгебры Ершова в сигнатуре $\sigma_0 = \langle \vee, \wedge, \setminus, 0 \rangle$, а булевы алгебры в сигнатуре $\sigma_1 = \langle \vee, \wedge, \setminus, 0, 1 \rangle$.

Приведем некоторые обозначения и известные результаты. Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова и $a \in \mathfrak{A}$. Тогда $\hat{a} \equiv \{x \in \mathfrak{A} \mid x \leq a\}$ и $a^\perp \equiv \{x \in \mathfrak{A} \mid x \wedge a = 0\}$ — алгебры Ершова, $\|a^\perp\|$ — мощность алгебры Ершова a^\perp . Элемент a называется *суператомным*, если \hat{a} суператомна. *Ординальным типом $\rho(a)$ элемента a* называется ординальный тип алгебры \hat{a} , т. е. $\rho(a) = o(\hat{a})$.

Пусть $F(\mathfrak{A})$ — идеал Фреше алгебры \mathfrak{A} . Если элемент $a \in F(\mathfrak{A})$ является объединением атомов a_0, \dots, a_{n-1} алгебры \mathfrak{A} , то *порядком* $|a|_{\mathfrak{A}}$ элемента a в алгебре \mathfrak{A} называется число n , т. е. $|a|_{\mathfrak{A}} = n$. Если же $a \notin F(\mathfrak{A})$, то полагаем $|a|_{\mathfrak{A}} = \omega$. Если $\bar{a} = \langle a_0, \dots, a_{n-1} \rangle$, $a_i \in \mathfrak{A}$, то подалгебра, порожденная элементами a_i , обозначается через $\mathfrak{A}(\bar{a})$.

Пусть \mathfrak{A} — счетная алгебра Ершова, $\mathfrak{B}, \mathfrak{C}$ — конечные алгебры Ершова, $\varphi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$ — вложение и b_0, \dots, b_{n-1} — атомы алгебры \mathfrak{B} , $\varphi(b_i) = b'_i$, $i < n$,

$$b = \bigvee_{i=0}^{n-1} b_i, b' = \bigvee_{i=0}^{n-1} b'_i.$$

Лемма 9. Алгебра Ершова \mathfrak{C} принадлежит $\overline{\mathfrak{A}}_{\mathfrak{B}, \varphi}$ тогда и только тогда, когда $|b_i|_{\mathfrak{C}} \leq |b'_i|_{\mathfrak{A}}$ для любого $i < n$ и $\|b^\perp\| \leq \|b'^\perp\|$.

Из леммы 9 следует

Теорема 6. Для любой счетной алгебры Ершова \mathfrak{A} справедливо условие вычислимой вложимости систем.

Отсюда и из следствия 6 получаем

Следствие 12. Любая счетная неконструктивизируемая алгебра Ершова не имеет степени.

Из теоремы 6, как и в случае групп, вытекает, что для алгебр Ершова справедливы аналоги следствий 7–10 и замечания 4.

Из следствия 4 получаем

Следствие 13. Существует булева алгебра \mathfrak{A} такая, что ее порождающее дерево не сильно Σ -определимо в $\mathbb{HIF}(\mathfrak{A})$.

Действительно, пусть \mathfrak{A} — неконструктивизируемая булева алгебра. Тогда любое ее порождающее дерево D неконструктивизируемо. Отсюда по следствию 4 дерево D не сильно Σ -определимо в $\mathbb{HIF}(\mathfrak{A})$.

Из леммы 9 вытекает

Следствие 14. Пусть \mathfrak{A}_i , $i = 0, 1$, — алгебры Ершова и $\bar{p}_i = \langle p_0^i, \dots, p_{m-1}^i \rangle$ — последовательности элементов из A_i . Тогда следующие условия эквивалентны:

- 1) $\langle \mathfrak{A}_0, \bar{p}_0 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_1, \bar{p}_1 \rangle$;
- 2) существуют атомы u_0^i, \dots, u_{n-1}^i алгебр $\mathfrak{A}_i(\bar{p}_i)$, порожденные \bar{p}_i , такие, что $|u_j^0| = |u_j^1|$ и $\|u^{0\perp}\| = \|u^{1\perp}\|$, где $u^i = u_0^i \vee \dots \vee u_{n-1}^i$ и отображение $f : \mathfrak{A}_0(\bar{p}_0) \rightarrow \mathfrak{A}_1(\bar{p}_1)$, определенное равенствами $f(u_j^0) = u_j^1$, есть изоморфизм и $f(\bar{p}_0) = \bar{p}_1$.

ЗАМЕЧАНИЕ 6. Следствие 14 остается справедливым, если вместо алгебр Ершова \mathfrak{A}_i рассматривать булевы алгебры \mathfrak{B}_i и исключить условие $\|u^{0\perp}\| = \|u^{1\perp}\|$ (оно тривиально выполняется).

Из теоремы 1 в [13] вытекает

Следствие 15. Пусть \mathfrak{A}_i , $i = 0, 1$, — алгебры Ершова и $\xi_i \in \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}_i)$. Тогда следующие условия эквивалентны:

- 1) $\langle \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}_0), \xi_0 \rangle \equiv_1 \langle \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}_1), \xi_1 \rangle$;
- 2) существуют число n , элемент $\varkappa \in \mathbb{HIF}(n)$ и последовательности $\bar{p}_i = \langle p_0^i, \dots, p_{m-1}^i \rangle$, $p_j^i \in \mathfrak{A}_i$, такие, что $\xi_i = \varkappa(\bar{p}_i)$ и $\langle \mathfrak{A}_0, \bar{p}_0 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_1, \bar{p}_1 \rangle$.

Следующая лемма есть аналог замечания 1 из [14].

Лемма В. Пусть \mathfrak{M} и \mathfrak{M}' — системы одной сигнатуры, причем \mathfrak{N} является Σ -определимой в \mathfrak{M} формулами φ, ψ, \dots с параметрами \bar{a} , где ψ_0 определяет эквивалентность η на $\varphi^{\mathfrak{M}}[x]$. Пусть существуют \bar{b} из M' такой, что $\langle \mathfrak{M}, \bar{a} \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{M}', \bar{b} \rangle$, и отношение $T \subseteq M^{<\omega} \times M'^{<\omega}$ такое, что $T(\bar{x}, \bar{y}) \rightarrow \langle \mathfrak{M}, \bar{a}, \bar{x} \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{M}', \bar{b}, \bar{y} \rangle$, $\forall \bar{x} \in M^{<\omega} \exists \bar{y} \in M'^{<\omega} T(\bar{x}, \bar{y}) \& \forall \bar{y} \in M'^{<\omega} \exists \bar{x} \in M^{<\omega} T(\bar{x}, \bar{y})$ и $T(\bar{x}, \bar{y}) \rightarrow T(x_i, y_i)$, причем

- 1) $T(x, y) \& T(x', y) \& \varphi(x) \rightarrow \psi_0(x, x')$,
- 2) $T(x, y) \& T(x, y') \& \varphi(x) \rightarrow \psi'_0(y, y')$, где $\varphi', \psi'_0 \dots$ получается из φ, ψ_0, \dots заменой \bar{a} на \bar{b} .

Тогда в \mathfrak{M}' определима \mathfrak{N} посредством φ', ψ'_0, \dots .

Лемма 10. Если элемент a алгебры Ершова не суператомный, то для любого n существуют элементы c_1, \dots, c_n такие, что $|c_i| = \omega$ и $a = c_1 \vee \dots \vee c_n$, $c_i \wedge c_j = 0$, $i \neq j$.

Элемент $a \in \mathfrak{A}$ назовем A -элементом, если $|a| = \omega$ и a содержит атом, т. е. a не является безатомным.

Последовательность A -элементов $\langle a_i \mid i \in I \rangle$, где $I = \{0, 1, \dots, n-1\}$ для некоторого $n \in \omega$ либо $I = \omega$ и $a_i \wedge a_j = 0$, назовем A -последовательностью.

Если существует такое $n < \omega$, что в \mathfrak{A} существует A -последовательность $\langle a_i \mid i < n \rangle$, но нет A -последовательности длины $n+1$, то будем говорить, что ширина $W(\mathfrak{A})$ алгебры \mathfrak{A} равна n .

Если такого n нет, то говорят, что \mathfrak{A} имеет неограниченную ширину.

Лемма 11. Пусть алгебра Ершова \mathfrak{A} не является булевой алгеброй, имеет ограниченную ширину и $W(\mathfrak{A}) = n$. Тогда алгебра \mathfrak{A} конструктивизируема.

Пусть для алгебры \mathfrak{A} справедливо равенство $\mathfrak{A} = \mathfrak{A}_0 \oplus \mathfrak{A}_1$, где \mathfrak{A}_0 — булева алгебра, \mathfrak{A}_1 — алгебра Ершова. По последовательности $\bar{x} = \langle x_1, \dots, x_n \rangle$ элементов алгебры \mathfrak{A} определим последовательности \bar{x}^0 и \bar{x}^1 следующим образом. Пусть $x_i = \langle x_i^0, x_i^1 \rangle$, где $x_i^j \in \mathfrak{A}_j$, $j = 0, 1$. Тогда $\bar{x}^j = \langle x_1^j, \dots, x_n^j \rangle$, $j = 0, 1$.

Лемма 12. Пусть даны алгебры $\mathfrak{A} = \mathfrak{A}_0 \oplus \mathfrak{A}_1$, $\mathfrak{B} = \mathfrak{B}_0 \oplus \mathfrak{B}_1$ где $\mathfrak{A}_0, \mathfrak{B}_0$ — булевы алгебры, $\mathfrak{A}_1, \mathfrak{B}_1$ — алгебры Ершова, и последовательности \bar{a}, \bar{b} элементов из $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ такие, что $\langle \mathfrak{A}_0, \bar{a}^0 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{B}_0, \bar{b}^0 \rangle$ и $\langle \mathfrak{A}_1, \bar{a}^1 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_1, \bar{b}^1 \rangle$. Тогда

$$\langle \mathfrak{A}, \bar{a} \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{B}, \bar{b} \rangle.$$

Пусть для модели \mathfrak{N} сигнатуры $\langle P^2 \rangle$ справедливы условия:

- 1) $\mathfrak{N} \models \forall x \forall y (P(x, y) \vee P(y, x))$,
- 2) $\mathfrak{N} \models \forall x \forall y (P(x, y) \& P(y, x) \rightarrow x = y)$.

Тогда модель \mathfrak{N} назовем *антисимметричной связанной моделью*.

Следующая теорема обобщает теорему 2 из [14].

Теорема 7. Пусть \mathfrak{A} — счетная алгебра Ершова и антисимметричная связанная модель \mathfrak{N} Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$. Тогда \mathfrak{N} конструктивизируема.

Доказательство. Пусть модель \mathfrak{N} Σ -определима в $\mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$. Если алгебра \mathfrak{A} конструктивизируема, то и модель \mathfrak{N} конструктивизируема. Поэтому можно считать, что \mathfrak{A} не конструктивизируема. Пусть $\bar{a} = \langle a_1, \dots, a_k \rangle$, $a_i \in \mathfrak{A}$ — параметры в формулах, определяющих модель \mathfrak{N} , и $a = \bigvee a_i$. По алгебре \mathfrak{A} определим алгебру \mathfrak{B} . Рассмотрим возможные случаи.

(А) Алгебра $\mathfrak{A} = \mathfrak{A}_0 \oplus \mathfrak{A}_1$, где \mathfrak{A}_0 — булева алгебра и \mathfrak{A}_1 — конструктивизируемая алгебра Ершова. Если \mathfrak{A} — булева алгебра, то полагаем $\mathfrak{A}_0 = \mathfrak{A}$ и $\mathfrak{A}_1 = 0$. Из неконструктивизируемости алгебры \mathfrak{A}_0 следует, что если \mathfrak{A}_0 суператомна, то

ее ординальный тип $\tau(\mathfrak{A}_0) > 3$. Определим булеву алгебру \mathfrak{B}_0 следующим образом. Если \mathfrak{A}_0 — атомная алгебра, то $\mathfrak{B}_0 = \mathfrak{B}_{\omega^3}$. Если \mathfrak{A}_0 не является атомной, то $\mathfrak{B}_0 = \mathfrak{B}_{\omega^3} \oplus \mathfrak{B}_\eta$, где η — счетный плотный линейный порядок без концов. Тогда положим

$$\mathfrak{B} = \mathfrak{B}_0 \oplus \mathfrak{A}_1.$$

(В) Не имеет место случай (А). Пусть $U = \{u_1, \dots, u_p\}$ — множество всех атомов алгебры $\mathfrak{A}(\bar{a})$, $a = u_1 \vee \dots \vee u_p$. Тогда $\mathfrak{A} = \mathfrak{A}_0 \oplus \mathfrak{A}_1$, где $\mathfrak{A}_0 = \hat{a}$, $\mathfrak{A}_1 = a^\perp$. Определим алгебру \mathfrak{B}_0 следующим образом. Если \mathfrak{A}_0 конструктивизируема, то $\mathfrak{B}_0 = \mathfrak{A}_0$. В противном случае $\mathfrak{B}_0 = \mathfrak{B}_{\omega^3}$, если \mathfrak{A}_0 — атомная алгебра, и $\mathfrak{B}_0 = \mathfrak{B}_{\omega^3} \oplus \mathfrak{B}_\eta$, если \mathfrak{A}_0 не является атомной. Пусть $\mathfrak{B}_1 = \mathfrak{B}_2^\omega \oplus \mathfrak{B}_\eta$. Тогда положим

$$\mathfrak{B} = \mathfrak{B}_0 \oplus \mathfrak{B}_1.$$

По лемме В достаточно построить соответствие $T : \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A}) \rightarrow \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B})$, которое удовлетворяет условиям этой леммы.

Пусть имеет место случай (А). Покажем, что можно считать $a \in \mathfrak{A}_0$. Действительно, пусть $a = \langle b, c \rangle$, где $b \in \mathfrak{A}_0$, $c \in \mathfrak{A}_1$. Тогда $\mathfrak{A}_1 = \hat{c} \oplus c^\perp$. Так как \mathfrak{A}_1 — конструктивизируемая алгебра, существует конструктивизация ν_1 алгебры \mathfrak{A}_1 . Идеал $\hat{c} = \{x \mid x \leq c\}$ вычислим в $\langle \mathfrak{A}_1, \nu_1 \rangle$, и $c^\perp \cong \mathfrak{A}_1 / \hat{c}$. Отсюда c^\perp — конструктивизируемая алгебра Ершова. Тогда $\mathfrak{A} = \mathfrak{A}'_0 \oplus \mathfrak{A}'_1$, где $\mathfrak{A}'_0 = \mathfrak{A}_0 \oplus \hat{c}$, $\mathfrak{A}'_1 = c^\perp$ и $a \in \mathfrak{A}'_0$. Тем самым вместо \mathfrak{A}_0 можно рассматривать \mathfrak{A}'_0 .

Определим частичный изоморфизм $f : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ следующим образом. Пусть алгебра \mathfrak{A}_0 не является атомной и $\bar{z} = \langle z_0, \dots, z_{n-1} \rangle$, $z_i \in \mathfrak{A}_0$. Подалгебру булевой алгебры \mathfrak{A}_0 сигнатуры σ_1 , порожденную множеством $\{z_i \mid i < n\}$, обозначим через $\mathfrak{A}_0(\bar{z})$. Пусть $U = \{u_1, \dots, u_p\}$ — множество всех атомов алгебры $\mathfrak{A}_0(\bar{a})$. Сначала определим отображение $f_0 : U \rightarrow \mathfrak{B}_0$. Элементы $v_i = f_0(u_i)$ выбираем так, чтобы выполнялись равенство $\mathfrak{B}_0 = \hat{v}_1 \oplus \dots \oplus \hat{v}_p$ и следующие условия. Рассмотрим возможные случаи.

1. Элемент u_i суператомный. Тогда если $\tau(u_i) < \langle 3, 1 \rangle$, то $\tau(v_i) = \tau(u_i)$. Если же $\tau(u_i) \geq \langle 3, 1 \rangle$, то $\tau(v_i) \geq \langle 3, 1 \rangle$.

2. Элемент u_i атомный, но не суператомный. Тогда $\tau(v_i) \geq \langle 3, 1 \rangle$.

3. Элемент u_i представим в виде $u_i = u'_i \vee u''_i$, где u'_i атомный или $u'_i = 0$, а u''_i безатомный. Тогда $v_i = v'_i \vee v''_i$, где v'_i определяется по u'_i так же, как и в случаях 1, 2, а v''_i — безатомный элемент.

4. Случаи 1–3 не имеют места. Тогда $v_i = v'_i \vee v''_i$, где $\tau(v'_i) \geq \langle 3, 1 \rangle$, а v''_i — безатомный элемент.

Если же \mathfrak{A}_0 является атомной, то могут быть только случаи 1, 2. Тогда элементы $v_i \in \mathfrak{B}_0$ определяем так же, как они определены в случаях 1, 2.

Отображение f_0 можно продолжить до изоморфного вложения $f : \mathfrak{A}_0(\bar{a}) \rightarrow \mathfrak{B}$. Полагаем $b_i = f(a_i)$. Из замечания 6 следует, что

$$\langle \mathfrak{A}_0, \bar{a} \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{B}_0, \bar{b} \rangle. \quad (13)$$

Из леммы 12 и (13) получаем

$$\langle \mathfrak{A}, \bar{a} \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{B}, \bar{b} \rangle. \quad (14)$$

Из следствия 15 и (14) вытекает

$$\langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A}), \bar{a} \rangle \equiv_1 \langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B}), \bar{b} \rangle.$$

Определим соответствие $T : \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A}) \rightarrow \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B})$ следующим образом. Пусть $\xi \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$, $\theta \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B})$. Полагаем $T(\xi, \theta)$ тогда и только тогда, когда выполняются следующие условия.

1. Если $\xi = \varkappa(\bar{p})$, то $\theta = \varkappa(\bar{q})$.

2. Пусть последовательности $\bar{p}^j, j = 0, 1$, определены по последовательности \bar{p} так же, как в лемме 12. Тогда $\langle \mathfrak{A}_0, \bar{a}, \bar{p}^0 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{B}_0, \bar{b}, \bar{q}^0 \rangle$.

3. $\bar{p}^1 = \bar{q}^1$.

Пусть имеет место случай (В). Если алгебра \mathfrak{A}_0 неконструктивизируема, то, как и выше, определим элементы $v_1, \dots, v_p, b_1, \dots, b_k \in \mathfrak{B}_0$ и положим $f_0(u_i) = v_i$. Тогда получим $\langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A}), \bar{a} \rangle \equiv_1 \langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B}), \bar{b} \rangle$. Если \mathfrak{A}_0 конструктивизируема, то $\bar{b} = \bar{a}$. Далее соответствие T определяется, как и выше, с единственным отличием: условие 3 нужно заменить условием

3'. $\langle \mathfrak{A}_1, \bar{p}^1 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{B}_1, \bar{q}^1 \rangle$.

Докажем, что для соответствия T справедливы все условия леммы В.

Лемма 13. Для каждого элемента $\xi \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$ существует элемент $\theta \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B})$ такой, что $T(\xi, \theta)$.

Лемма 14. Для каждого элемента $\theta \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B})$ существует элемент $\xi \in \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A})$ такой, что $T(\xi, \theta)$.

Лемма 15. Если $T(\bar{\xi}, \bar{\theta})$, то $T(\xi_i, \theta_i)$.

Из леммы 12, следствий 14 и 15 вытекает

Лемма 16. Если $T(\xi, \theta)$, то $\langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{A}), \bar{a}, \xi \rangle \equiv_1 \langle \mathbb{H}\mathbb{F}(\mathfrak{B}), \bar{b}, \theta \rangle$.

В дальнейшем рассматриваются последовательности вида $\bar{x} = \langle x_1, \dots, x_t \rangle$, $\bar{y} = \langle y_1, \dots, y_t \rangle$, $x_i, y_i \in \mathfrak{A}$ такие, что $x_i \wedge y_j = y_i \wedge y_j = 0$, $i \neq j$, $\forall x_i = \forall y_i$ и $|x_i| = |y_i|$.

Последовательности \bar{x} и \bar{y} назовем 1-равными и будем писать $\bar{x} \simeq \bar{y}$, если справедливы равенства

$$|x_i \wedge y_j| = |x_j \wedge y_i|, i \neq j. \quad (15)$$

Последовательности \bar{x} и \bar{y} назовем эквивалентными и будем писать $\bar{x} \sim \bar{y}$, если существуют такие последовательности $\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_n$, что $\bar{x}_1 = \bar{x}$, $\bar{x}_n = \bar{y}$ и

$$\bar{x}_1 \simeq \bar{x}_2 \simeq \dots \simeq \bar{x}_n. \quad (16)$$

Лемма 17. Пусть $c_i \leq x_i$, $c_j \leq x_j$ и $|c_i| = |c_j|$. Пусть последовательность \bar{z} получена из \bar{x} заменой x_i на $(x_i \setminus c_i) \vee c_j$, а x_j на $(x_j \setminus c_j) \vee c_i$. Тогда $\bar{x} \sim \bar{z}$.

Последовательность \bar{z} из леммы 17 обозначим через $[\bar{x}]_{c_j}^{c_i}$.

Лемма 18. Пусть для некоторых i, j выполнено равенство $|x_i| = |x_j|$ и последовательность \bar{z} получена из \bar{x} перестановкой x_i и x_j . Тогда $\bar{x} \sim \bar{z}$.

Последовательность \bar{z} из леммы 18 обозначим через $[\bar{x}]_j^i$.

Лемма 19. Пусть $c_i \leq x_i$ такой, что $|x_i \setminus c_i| = |x_j| = \omega$. Последовательность \bar{z} получена из \bar{x} заменой x_i на $x_i \setminus c_i$, а x_j на $x_j \vee c_i$. Тогда $\bar{x} \sim \bar{z}$.

Последовательность \bar{z} из леммы 19 обозначим через $[\bar{x}]_j^{c_i}$.

Лемма 20. Пусть даны последовательности \bar{x} и \bar{y} такие, что для некоторого p верно $|x_p| < \omega$. Тогда существует последовательность \bar{z} такая, что $\bar{y} \sim \bar{z}$, $z_p = x_p$ и для любого $i \neq p$ верны

$$1^0) x_i \wedge z_p = z_i \wedge x_p = 0,$$

$$2^0) z_i = (y_i \setminus c_i) \vee d_i, c_i = y_i \wedge x_p, d_i \leq y_p \setminus x_p, |c_i| = |d_i|.$$

Лемма 21. Пусть последовательности \bar{x} , \bar{y} и \bar{z} и число p , как в лемме 20, и $|x_q| < \omega$, $q \neq p$. Тогда существует последовательность \bar{u} такая, что $\bar{x} \sim \bar{u}$, $z_p = u_p = x_p$, $z_q = u_q$ и для любых i, j , где $j = p, q$, верно условие

1) если $i \neq j$, то $z_i \wedge u_j = u_i \wedge z_j = 0$.

Из лемм 20 и 21 следует

Лемма 22. Пусть даны последовательности \bar{x} и \bar{y} и $|x_1|, \dots, |x_k| < \omega$. Тогда существуют последовательности \bar{u} и \bar{z} такие, что $\bar{x} \sim \bar{u}$, $\bar{y} \sim \bar{z}$ и $u_1 = z_1, \dots, u_k = z_k$.

Лемма 23. Пусть $T(\xi, \theta)$, $T(\eta, \theta)$ и $\varphi(\xi)$. Тогда $\psi_0(\xi, \eta)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $\xi = \varkappa(\bar{p})$. Тогда из условий леммы следует, что $\eta = \varkappa(\bar{q})$ и

$$\langle \mathfrak{A}_0, \bar{a}, \bar{p}^0 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_0, \bar{a}, \bar{q}^0 \rangle. \quad (17)$$

Пусть x_1, \dots, x_n — атомы алгебры $\mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{p}^0)$. Из (17) имеем, что существуют атомы y_1, \dots, y_n алгебры $\mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{q}^0)$ и изоморфизм $h : \mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{p}^0) \rightarrow \mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{q}^0)$ такие, что $h(u_i) = u_i$, $h(x_i) = y_i$, $|x_i| = |y_i|$, $i \leq n$. Пусть e — фиксированное число, $1 \leq e \leq p$ и $\bar{x}^e = \langle x_1^e, \dots, x_{t_e}^e \rangle$, $\bar{y}^e = \langle y_1^e, \dots, y_{t_e}^e \rangle$ — атомы булевых алгебр $\mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{p}^0)$, $\mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{q}^0)$, лежащие под u_e . Покажем, что для каждого e выполнено $\bar{x}^e \sim \bar{y}^e$.

В дальнейшем индекс e будем опускать и t_e обозначим через n .

По лемме 22 можно считать, что если $|x_i| < \omega$, то $x_i = y_i$. Поэтому можно считать, что для любого i верно $|x_i| = \omega$. Допустим, что последовательность \bar{x} не 1-равна \bar{y} . Предполагаем, что множество пар чисел упорядочено лексикографически. Положим $c_{ij} = x_i \wedge y_j$, $1 \leq i, j \leq n$. Пусть $\langle i, j \rangle$ — минимальная пара такая, что $|c_{ij}| > |c_{ji}|$ и $i < j$. Тогда $|c_{ji}| < \omega$. Так как $|y_i| = |x_i| = \omega$, то существует такое $s \in \omega$, что $|c_{si}| = \omega$.

Рассмотрим случай $s < j$.

Тогда $|c_{is}| = |c_{si}| = \omega$. Рассмотрим последовательность $\bar{x}_1 = [\bar{x}]_j^{c_{ij}}$. Так как $c_{is} \leq x_i \setminus c_{ij}$, то $|x_i \setminus c_{ij}| = \omega$. По лемме 19 будет $\bar{x}_1 \sim \bar{x}$. Пусть $\bar{x}_1 = \langle x_1^1, \dots, x_n^1 \rangle$. Теперь рассмотрим последовательность $\bar{x}_2 = [\bar{x}_1]_i^{x_j^1 \wedge y_i}$. Так как $x_j^1 \wedge y_i = [x_j \vee c_{ij}] \wedge y_i = c_{ji}$, то $|x_j^1 \wedge y_i| < \omega$. Отсюда по лемме 19 имеем $\bar{x}_1 \sim \bar{x}_2$.

Для последовательностей \bar{x}_2 и \bar{y} пара $\langle i, j \rangle$ не является минимальной и $|x_m^2| = |y_m|$ для любого $1 \leq m \leq n$.

Случай $s > j$ рассматривается аналогично.

Продолжая это построение, получим последовательность

$$\bar{x} \simeq \bar{x}_1 \simeq \dots \simeq \bar{x}_s = \bar{y}.$$

Аналогичные построения проводим для любого e , $1 \leq e \leq p$. Тогда приходим к последовательностям

$$\bar{x}^e = \bar{x}_0^e \simeq \bar{x}_1^e \simeq \dots \simeq \bar{x}_{s_e}^e = \bar{y}^e.$$

Пусть $s = \max\{s_e \mid 1 \leq e \leq p\}$. Положим $s_e \leq i \leq s$, $\bar{x}_i^e = \bar{y}^e$ для каждого e и i . Тогда получим последовательности

$$\bar{x}^e = \bar{x}_0^e \simeq \bar{x}_1^e \simeq \dots \simeq \bar{x}_s^e = \bar{y}^e.$$

Рассмотрим последовательности $\bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots, \bar{x}_s$, где $\bar{x}_0 = \langle \bar{x}_0^e \mid 1 \leq e \leq p \rangle$, $\bar{x}_1 = \langle \bar{x}_1^e \mid 1 \leq e \leq p \rangle$, \dots , $\bar{x}_s = \langle \bar{x}_s^e \mid 1 \leq e \leq p \rangle$.

Из построения следует, что \bar{x}_0, \bar{x}_s — последовательности атомов алгебр $\mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{p}^0), \mathfrak{A}_0(\bar{a}, \bar{q}^0)$ соответственно, $h(\bar{x}_0) = \bar{x}_s$ и

$$\bar{x}_0 \simeq \bar{x}_1 \simeq \dots \simeq \bar{x}_s. \quad (18)$$

Пусть $\bar{x}_i = \langle x_1^i, \dots, x_n^i \rangle$. Пусть $p_k^0 = \bigvee_{j \in N_k} x_j^0$, где $N_k \subseteq \{1, \dots, n\}$. Определим для всех $0 < i \leq s$ элементы

$$p_k^i = \bigvee_{j \in N_k} x_j^i.$$

Пусть $\bar{p}_i^0 = \langle p_0^i, \dots, p_{m-1}^i \rangle$. Тогда $\bar{p}_0^0 = \bar{p}^0$. Поскольку h является изоморфизмом и $h(\bar{x}_0) = \bar{x}_s, h(\bar{p}^0) = \bar{q}^0$, то $\bar{p}_s^0 = \bar{q}^0$.

Справедлива эквивалентность

$$\langle \mathfrak{A}_0, \bar{a}, \bar{p}_i^0, \bar{p}_{i+1}^0 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_0, \bar{a}, \bar{p}_{i+1}^0, \bar{p}_i^0 \rangle. \quad (19)$$

Пусть для алгебры \mathfrak{A} выполнен случай (A). Определим $\bar{p}_i^1 = \bar{p}^1$ для всех $i = 0, \dots, s$. Пусть последовательность $\bar{p}_i, i = 0, \dots, s$, получается из последовательностей \bar{p}_i^0, \bar{p}_i^1 так же, как перед леммой 12, и $\xi_i = \varkappa(\bar{p}_i)$. Легко заметить, что $\xi_0 = \xi$ и $\xi_s = \eta$. Из леммы 12, следствия 15 и эквивалентности (19) вытекает

$$\langle \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}), \bar{a}, \xi_i, \xi_{i+1} \rangle \equiv_1 \langle \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}), \bar{a}, \xi_{i+1}, \xi_i \rangle. \quad (20)$$

Отсюда и из условий на модель \mathfrak{M} имеем $\psi_0(\xi_i, \xi_{i+1})$. Так как ψ_0 определяет конгруэнтность на модели \mathfrak{M} , то $\psi_0(\xi, \eta)$.

Пусть имеет место случай (B). Из условий леммы следует

$$\langle \mathfrak{A}_1, \bar{p}^1 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_1, \bar{q}^1 \rangle. \quad (21)$$

Пусть $f_1, \dots, f_r, g_1, \dots, g_r$ — атомы алгебр $\mathfrak{A}_1(\bar{p}^1)$ и $\mathfrak{A}_1(\bar{q}^1)$, $f = \bigvee f_i, g = \bigvee g_i$. По следствию 14 существует изоморфизм $\varphi : \mathfrak{A}_1(\bar{p}^1) \rightarrow \mathfrak{A}_1(\bar{q}^1)$ такой, что $\varphi(\bar{p}^1) = \bar{q}^1, |f_i| = |g_i|$ и $\|f^\perp\| = \|g^\perp\|$. Подалгебра $(f \vee g)^\perp$ алгебры \mathfrak{A}_1 не конструктивизируема. По лемме 11 ширина алгебры $(f \vee g)^\perp$ неограниченна. Поэтому для любой конечной последовательности $\langle \alpha_1, \dots, \alpha_r \rangle, |\alpha_i| \leq \omega$, в алгебре $(f \vee g)^\perp$ существует последовательность $\langle \beta_1, \dots, \beta_r \rangle$ такая, что $|\beta_i| = |\alpha_i|, \beta_i \wedge \beta_j = 0, i \neq j$. Выберем последовательность так, что $|\beta_i| = |f_i|$. Отображение $g_0(f_i) = \beta_i$ можно продолжить до изоморфного вложения $g : \mathfrak{A}_1(\bar{p}^1) \rightarrow (f \vee g)^\perp$. Заметим, что $\|f^\perp\| = \|\beta^\perp\|$, где $\beta = \bigvee \beta_i$. Действительно, $\mathfrak{A} = \hat{a} \oplus \hat{f} \oplus f^\perp$. Следовательно, f^\perp — неконструктивизируемая алгебра Ершова, и, значит f^\perp бесконечна. $\mathfrak{A} = \hat{a} \oplus \widehat{f \vee g} \oplus \hat{\beta} \oplus \beta^\perp$. Аналогично β^\perp бесконечна.

Пусть $\bar{h} = g(\bar{p}^1)$. Определим последовательности $\bar{p}_i^1 = \bar{p}^1, \bar{p}_i^1 = \bar{h}, i = 1, \dots, s, \bar{p}_{s+1}^1 = \bar{p}_s^1, \bar{p}_{s+1}^1 = \bar{q}^1$.

Справедлива эквивалентность

$$\langle \mathfrak{A}_1, \bar{p}_i^1, \bar{p}_{i+1}^1 \rangle \equiv_1 \langle \mathfrak{A}_1, \bar{p}_{i+1}^1, \bar{p}_i^1 \rangle. \quad (22)$$

Так как $\bar{p}_s^0 = \bar{p}_{s+1}^0$, эквивалентность (19) справедлива и для $i = s$.

Пусть \bar{p}_i получена, как и в случае (A), из \bar{p}_i^0, \bar{p}_i^1 и $\xi_i = \varkappa(\bar{p}_i)$. Тогда $\xi_0 = \xi, \xi_{s+1} = \eta$. Из эквивалентностей (19), (22), леммы 12 и следствия 15 вытекает

$$\langle \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}), \bar{a}, \xi_i, \xi_{i+1} \rangle \equiv_1 \langle \mathbb{HIF}(\mathfrak{A}), \bar{a}, \xi_{i+1}, \xi_i \rangle.$$

Отсюда аналогично случаю (A) получаем $\psi(\xi, \eta)$. \square

Из лемм B, 13–16, 23 вытекает утверждение теоремы. \square

Следствие 16. Если L — линейный порядок, Σ -определимый в $\mathbb{HF}(\mathfrak{A})$ над счетной алгеброй Ершова \mathfrak{A} , то L конструктивизируем.

Следствие 17. Существуют такие системы \mathfrak{A} и \mathfrak{B} , что $\mathfrak{A} \leq_T \mathfrak{B}$, но \mathfrak{A} не Σ -сводима к \mathfrak{B} .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть \mathfrak{B} — неконструктивизируемая суператомная булева алгебра. Тогда по теореме 2 из [15] ее ординальный тип $o(\mathfrak{A})$ неконструктивен. Из справедливости релятивизации этой теоремы получаем, что $o(\mathfrak{B}) \leq_T \mathfrak{B}$. По следствию 20 $o(\mathfrak{B})$ не Σ -определим в $\mathbb{HF}(\mathfrak{B})$. \square

ЛИТЕРАТУРА

1. Ершов Ю. Л. Определимость и вычислимость. Новосибирск: Научная книга, 1996.
2. Гончаров С. С., Ершов Ю. Л. Конструктивные модели. Новосибирск: Научная книга, 1999.
3. Гончаров С. С. Счетные булевы алгебры и разрешимость. Новосибирск: Научная книга, 1996.
4. Ершов Ю. Л. Σ -определимость в допустимых множествах // Докл. АН СССР. 1985. Т. 285, № 4. С. 792–795.
5. Гончаров С. С. Конструктивизируемость декартовых степеней моделей // 15-я Всесоюзн. алгебраич. конф., Красноярск: Красноярск. гос. университет, 1979. С. 40.
6. Хисамиев А. Н. Об определмости модели в наследственно конечном допустимом множестве // Обобщенная вычислимость и определмость. Новосибирск, 1998. С. 15–20. (Вычислительные системы; вып. 161).
7. Khisamiev A. N. Numbering and definability in the hereditary finite superstructure of a model // Siberian Adv. Math. 1997. V. 7, N 3. P. 63–74.
8. Хисамиев А. Н. Сильная Δ_1 -определимость модели в допустимом множестве // Сиб. мат. журн. 1998. Т. 39, № 1. С. 191–200.
9. Пузаренко В. Г. О вычислимости над моделями разрешимых теорий // Алгебра и логика. 2000. Т. 39, № 2. С. 170–197.
10. Richter L. J. Degrees of structures // J. Symbolic Logic. 1981. V. 46, N 4. P. 723–731.
11. Фукс Л. Бесконечные абелевы группы. М.: Мир, 1977. Т. 2.
12. Фукс Л. Бесконечные абелевы группы. М.: Мир, 1974. Т. 1.
13. Хисамиев А. Н. О внутренней перечислимости линейных порядков // Алгебра и логика. 2000. Т. 39, № 6. С. 741–751.
14. Ромина А. В. Определимость булевых алгебр в \mathbb{HF} -надстройках // Алгебра и логика. 2000. Т. 39, № 6. С. 711–720.
15. Гончаров С. С. Конструктивизируемость суператомных булевых алгебр // Алгебра и логика. 1973. Т. 12, № 1. С. 31–40.

Статья поступила 22 мая 2002 г.

*Хисамиев Асылхан Назифович
Институт математики им. С. Л. Соболева СО РАН,
пр. Академика Коптюга, 4, Новосибирск 630090
hisamiev@math.nsc.ru*