

М. Н. Леонтьева

БУЛЕВЫ АЛГЕБРЫ ЭЛЕМЕНТАРНОЙ ХАРАКТЕРИСТИКИ (1, 0, 1) С ВЫЧИСЛИМЫМИ МНОЖЕСТВОМ АТОМОВ И ИДЕАЛОМ АТОМНЫХ ЭЛЕМЕНТОВ*

Задача, решаемая в данной работе, является в какой-то степени более общей, чем исследование связи n -вычислимости и разрешимости булевых алгебр элементарной характеристики $(n, 0, 1)$, которое полностью завершено. В работе рассматриваются вычислимые булевы алгебры элементарной характеристики $(1, 0, 1)$ с вычислимыми множеством атомов и идеалом атомных элементов. Приводится доказательство того, что такие алгебры имеют сильно вычислимые изоморфные копии. Результат обобщается на случай булевых алгебр элементарной характеристики $(n, 0, 1)$.

Ключевые слова: булевы алгебры, вычислимое множество, вычислимая модель, сильно вычислимая модель, n -вычислимость, элементарная характеристика булевой алгебры, идеал Ершова–Тарского, идеал Фреше.

§ 1. Предварительные сведения и история вопроса

Модель называется *вычислимой*, если ее носитель — вычислимое множество, операции — вычислимые функции, и отношения вычислимы. Вычислимая булева алгебра называется *n -вычислимой*, если существует алгоритм, определяющий по конечной Σ_n -формуле и набору элементов, истинна ли эта формула на этом наборе. *Сильно вычислимая* модель — та, для которой подобный алгоритм существует для всех формул исчисления предикатов. Булева алгебра *разрешима*, если у нее существует сильно вычислимая изоморфная копия. В качестве источника предварительных сведений по теории булевых алгебр будем использовать [3].

На булевых алгебрах стандартным образом определяется порядок: $x \leq y \Leftrightarrow x \cdot y = x$, $x < y \Leftrightarrow (x \leq y) \& (x \neq y)$. Пусть \mathfrak{A} — булева алгебра. Ненулевой элемент $a \in \mathfrak{A}$ называется *атомом*, если $\forall b (b < a \rightarrow b = 0)$. Множество атомов булевой алгебры \mathfrak{A} обозначим $\text{At}(\mathfrak{A})$. Элемент $a \in \mathfrak{A}$ называется *атомным*, если $\forall x \leq a (x \neq 0 \rightarrow (\exists y \leq x (y \in \text{At}(\mathfrak{A}))))$. Атомные элементы образуют идеал, который мы будем обозначать как $\text{Atm}(\mathfrak{A})$. Элемент $a \in \mathfrak{A}$ называется *безатомным*, если $\forall x \leq a (x \notin \text{At}(\mathfrak{A}))$. Безатомные элементы также образуют идеал, и он обозначается $\text{Als}(\mathfrak{A})$. Через $F(\mathfrak{A})$ обозначим *идеал Фреше* (суммы конечного числа атомов), $E(\mathfrak{A}) = \text{Als}(\mathfrak{A}) + \text{Atm}(\mathfrak{A})$ — идеал Ершова–Тарского.

В работе рассматриваются *булевы алгебры элементарной характеристики $(1, 0, 1)$* , т. е. такие булевы алгебры, что $\mathfrak{A}/E(\mathfrak{A})$ — ненулевая безатомная булева алгебра. Счетные булевы алгебры иногда для краткости будем называть алгебрами.

*Работа частично поддержана грантом Президента РФ для молодых докторов наук МД-3377.2008.1 и грантом Президента РФ для молодых докторов наук МД-2666.2010.1.

Сильная вычислимость влечет n -вычислимость для любого $n \in \omega$. Исследования свойств сильно вычислимых булевых алгебр было начато в [6], в [4] для каждого n был построен пример n -вычислимой булевой алгебры, у которой нет $(n + 1)$ -вычислимой изоморфной копии, т. е. из n -вычислимости в классе всех булевых алгебр не следует разрешимость. Но при фиксированной элементарной характеристике булевой алгебры ситуация становится иной.

Пусть \mathfrak{A} — вычислимая булева алгебра. В [3] было доказано, что 2-конструктивность такой алгебры эквивалентна вычислимости $\text{Als}(\mathfrak{A})$ и $\text{At}(\mathfrak{A})$.

В [1] доказана следующая

Теорема 1 [1]. *Если \mathfrak{A} — 2-вычислимая булева алгебра элементарной характеристики $(1, 0, 1)$, т. е. вычислимая алгебра, в которой множества $\text{At}(\mathfrak{A})$ и $\text{Als}(\mathfrak{A})$ вычислимы, то \mathfrak{A} — разрешима.*

В [6] было доказано, что если в некотором представлении вычислимая булева алгебра характеристики $(1, 0, 1)$ имеет вычислимыми 4 отношения: $\text{At}(\mathfrak{A})$, $\text{Als}(\mathfrak{A})$, $\text{Atm}(\mathfrak{A})$, $\text{E}(\mathfrak{A})$, то это представление будет сильно вычислимым. После чего появился вопрос о том, как можно ослабить эти условия, чтобы булева алгебра характеристики $(1, 0, 1)$ была при этом разрешима.

В [3] построен пример вычислимой атомной булевой алгебры \mathfrak{A} , у которой нет разрешимого представления, и тем самым доказано, что без условия на вычислимость множества атомов мы не можем утверждать разрешимость булевой алгебры. В [2] построен пример неразрешимой булевой алгебры, имеющей вычислимое множество атомов. Таким образом, не рассмотренными остались 2 случая:

- 1) Вычислимы $\text{At}(\mathfrak{A})$ и $\text{Atm}(\mathfrak{A})$.
- 2) Вычислимы $\text{At}(\mathfrak{A})$ и $\text{E}(\mathfrak{A})$.

В данной работе приведено доказательство того, что в первом случае булева алгебра будет разрешима. Этот результат также обобщается естественным образом на случай булевых алгебр элементарной характеристики $(n, 0, 1)$. В [7] строится пример, показывающий, что во втором случае разрешимость, вообще говоря, отсутствует.

§ 2. Случай алгебр характеристики $(1, 0, 1)$ с вычислимыми At и Atm

В работе рассматриваются вычислимые булевы алгебры как модели языка $\Sigma_{BA} = \{0, 1, +, \cdot, -\}$, где «+» соответствует объединению элементов, « \cdot » — пересечению и « $-$ » означает дополнение. В работе также будут использоваться алгебры Ершова, модели языка $\{0, +, \cdot, -\}$, в котором « $-$ » означает разность элементов.

Если L — идеал булевой алгебры \mathfrak{A} , то L -атом — это такой $x \in \mathfrak{A}$, что x/L — атом в фактор-алгебре \mathfrak{A}/L , аналогично определяются L -атомные и L -безатомные элементы. Тот факт, что H является идеалом в \mathfrak{A} будем обозначать как $H \triangleleft \mathfrak{A}$.

Теорема 2. *Пусть \mathfrak{B} — вычислимая булева алгебра элементарной характеристики $(1, 0, 1)$. Если вычислимы $\text{At}(\mathfrak{B})$ и $\text{Atm}(\mathfrak{B})$, то \mathfrak{B} изоморфна \mathfrak{B}' , где \mathfrak{B}' — сильно вычислимая булева алгебра.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В основе нашего рассуждения будет лежать схема доказательства теоремы 4 из [1].

Напомним, что множество называется Δ_n^0 -вычислимым, если оно вычислимо с оракулом $\emptyset^{(n-1)}$, и Σ_n^0 -вычислимо, если оно вычислимо перечислимо с оракулом $\emptyset^{(n-1)}$. Множество называется Π_n^0 -вычислимым, если его дополнение Σ_n^0 -вычислимо. Предварительные сведения по теории вычислимости можно найти в [5].

По условию множества $\text{At}(\mathfrak{B})$ и $\text{Atm}(\mathfrak{B})$ вычислимы, следовательно, модель $(\mathfrak{B}, \text{At}(\mathfrak{B}), \text{F}(\mathfrak{B}), \text{Als}(\mathfrak{B}), \text{Atm}(\mathfrak{B}))$ можно рассматривать как Δ_2^0 -вычислимую структуру, так как F — Σ_1^0 -вычислимый идеал, а Als — Π_1^0 -вычислимый идеал.

Лемма 1. (1) Пусть \mathfrak{A} — Δ_2^0 -вычислимая алгебра, $H_0, H, H_1 \triangleleft \mathfrak{A}$, $H_0 \subseteq H \subseteq H_1$, при этом H_0 Δ_2^0 -вычислим, а H лежит в классе Σ_2^0 . Предположим, что (\mathfrak{C}, M) — Δ_2^0 -вычислимая алгебра с Δ_2^0 -вычислимым идеалом, и существует Δ_3^0 -вычислимый изоморфизм h из (\mathfrak{C}, M) на $(\mathfrak{A}/H, H_1/H)$. Тогда $(\mathfrak{A}, H_0, H, H_1) \cong (\mathfrak{B}, L_0, L, L_1)$, где последняя модель — Δ_2^0 -вычислимая алгебра с Δ_2^0 -вычислимыми идеалами;

(2) при этом можно считать, что между моделями (H, H_0) и (L, L_0) , рассматриваемыми как алгебры Ершова с выделенным идеалом, существует Δ_2^0 -вычислимый изоморфизм.

Утверждение данной леммы получается с помощью стандартного приема релятивизации предложения 1 из [1] относительно оракула \emptyset' .

Применим лемму 1 к нашим объектам.

Возьмем $\mathfrak{A} = \mathfrak{B}$, $H_0 = \{0\}$, $H = E(\mathfrak{A})$, $H_1 = \mathfrak{A}$. Тогда H_0 — вычислимый идеал, H — Σ_2^0 -идеал, так как $x \in E \Leftrightarrow \exists x_1, x_2 [(x_1 \in \text{Als}, x_2 \in \text{Atm}) \& (x = x_1 + x_2)]$. Значит, \mathfrak{A}/H — Δ_3^0 -вычислимая безатомная алгебра.

Лемма 2. Пусть \mathfrak{A} — Δ_3^0 -вычислимая безатомная булева алгебра. Тогда существует Δ_3^0 -вычислимый изоморфизм между \mathfrak{A} и вычислимой безатомной алгеброй.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Утверждение леммы является следствием теоремы 3.6.3 из [3], которая говорит о том, что безатомная булева алгебра (как и любая булева алгебра с конечным числом атомов) является автоустойчивой (вычислимо категоричной).

В частности, это означает, что между любыми двумя вычислимыми представлениями безатомной булевой алгебры существует вычислимый изоморфизм. В силу релятивизации этой теоремы относительно оракула \emptyset'' существует Δ_3^0 -вычислимый изоморфизм между \mathfrak{A} и вычислимой безатомной алгеброй. Лемма доказана.

По этой лемме существует Δ_3^0 -вычислимый изоморфизм между \mathfrak{A}/H и вычислимой безатомной алгеброй \mathfrak{C} . Положим $M = E(\mathfrak{C}) = \mathfrak{C}$. В силу леммы 1 $(\mathfrak{B}, E(\mathfrak{B})) \cong (\mathfrak{B}', E(\mathfrak{B}'))$, где \mathfrak{B}' и $E(\mathfrak{B}')$ Δ_2^0 -вычислимы.

Из пункта (2) леммы 1 также следует, что между алгебрами Ершова $E(\mathfrak{B})$ и $E(\mathfrak{B}')$ существует Δ_2^0 -вычислимый изоморфизм. Поскольку предикаты F , Als , Atm , At являются подмножествами E , сохраняются при этом изоморфизме и являются Δ_2^0 -вычислимыми в \mathfrak{B} , они будут Δ_2^0 -вычислимыми и в \mathfrak{B}' (их характеристические функции будут композицией характеристических функций в \mathfrak{B} и изоморфизма). Тем самым $(\mathfrak{B}', E(\mathfrak{B}'), F(\mathfrak{B}'), \text{Als}(\mathfrak{B}'), \text{Atm}(\mathfrak{B}'), \text{At}(\mathfrak{B}'))$ — Δ_2^0 -вычислимая структура.

Для формулировки следующей теоремы необходимо ввести ряд обозначений.

Пусть $E_0(\mathfrak{A}) = \{0\}$, $E_{n+1}(\mathfrak{A}) = \{x \in A \mid x/E_n \in E(\mathfrak{A}/E_n)\}$ для $n \in \omega$, $\text{Als}_n(\mathfrak{A})$ — идеал E_n -безатомных элементов, $\text{Atm}_n(\mathfrak{A})$ — идеал E_n -атомных элементов, $\text{At}_n(\mathfrak{A})$ — множество E_n -атомов, $F_n(\mathfrak{A})$ — идеал, образованный конечными суммами E_n -атомов и элементов E_n . Ясно, что $\text{Als}_0(\mathfrak{A}) = \text{Als}(\mathfrak{A})$ и $\text{Atm}_0(\mathfrak{A}) = \text{Atm}(\mathfrak{A})$.

Пусть $\Sigma_0 = \{E_0\}$, $\Sigma_\lambda = \Sigma_0 \cup \{\text{At}_0, \text{Als}_0, \text{Atm}_0, E_1, \dots, \text{At}_{\lambda-1}, \text{Als}_{\lambda-1}, \text{Atm}_{\lambda-1}, E_\lambda\}$, $\Sigma_\lambda^* = \Sigma_\lambda \cup \{F_0, F_1, \dots, F_{\lambda-1}\}$ для $\lambda \geq 1$. Если \mathfrak{A} — булева алгебра (т. е. модель языка Σ_{BA}), то через $\mathfrak{A}^{\Sigma_\lambda}$ будем обозначать такое обогащение \mathfrak{A} до $\Sigma_{BA} \cup \Sigma_\lambda$, в котором все символы из Σ_λ интерпретируются в соответствии со своими определениями. То же самое относится к обозначению $\mathfrak{A}^{\Sigma_\lambda^*}$.

Теорема 3 [1]. Пусть $\lambda \geq 1$. Пусть \mathfrak{C} — булева алгебра, причем \mathfrak{C}/E_λ — либо двухэлементная, либо ненулевая безатомная. Модель $\mathfrak{C}^{\Sigma_\lambda}$ обладает вычислимым представлением тогда и только тогда, когда $\mathfrak{C}^{\Sigma_\lambda^*}$ обладает Δ_2^0 -вычислимым представлением.

В силу того, что $(\mathfrak{B}')^{\Sigma_1} = (\mathfrak{B}', E(\mathfrak{B}'), \text{Als}(\mathfrak{B}'), \text{Atm}(\mathfrak{B}'), \text{At}(\mathfrak{B}'))$, а $(\mathfrak{B}')^{\Sigma_1^*} = (\mathfrak{B}', E(\mathfrak{B}'), F(\mathfrak{B}'), \text{Als}(\mathfrak{B}'), \text{Atm}(\mathfrak{B}'), \text{At}(\mathfrak{B}'))$, по теореме 3 получаем, что модель $(\mathfrak{B}, E(\mathfrak{B}), \text{Als}(\mathfrak{B}), \text{Atm}(\mathfrak{B}), \text{At}(\mathfrak{B}))$ обладает вычислимым представлением. В [6] доказано, что вычислимость всех предикатов из Σ_λ в вычислимой булевой алгебре характеристики $(\lambda, 0, 1)$ влечет ее сильную вычислимость. Следовательно, \mathfrak{B} разрешима.

Теорема 2 доказана.

§ 3. Случай булевых алгебр характеристики $(n, 0, 1)$

Теперь сформулируем обобщение теоремы 2 для случая булевых алгебр характеристики $(n, 0, 1)$.

Теорема 4. Пусть $\lambda \in \omega$, \mathfrak{B} — вычислимая булева алгебра элементарной характеристики $(\lambda + 1, 0, 1)$. Если \mathfrak{B} является $(4\lambda + 1)$ -вычислимой и при этом вычислим идеал $\text{Atm}_\lambda(\mathfrak{B})$, то \mathfrak{B} изоморфна \mathfrak{B}' , где \mathfrak{B}' — сильно вычислимая булева алгебра.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В [3] доказано, что вычислимая булева алгебра является $(4\lambda + 1)$ -вычислимой тогда и только тогда, когда все предикаты из $\Sigma_\lambda \cup \{\text{At}_\lambda\}$ вычислимы. В данных условиях $(\mathfrak{B}^{\Sigma_\lambda^*}, \text{At}_\lambda(\mathfrak{B}), F_\lambda(\mathfrak{B}), \text{Als}_\lambda(\mathfrak{B}), \text{Atm}_\lambda(\mathfrak{B}))$ можно рассматривать как Δ_2^0 -вычислимую булеву алгебру, так как F_n — Σ_1^0 -идеал для всех $n \in [0, \lambda]$, а Als_λ — Π_1^0 -идеал.

$\text{At}_\lambda(\mathfrak{B})$ и $\text{Atm}_\lambda(\mathfrak{B})$ вычислимы по условию теоремы.

Применим лемму 1, возьмем $\mathfrak{A} = \mathfrak{B}$, $H_0 = \{0\}$, $H = \text{Als}_\lambda(\mathfrak{B}) + \text{Atm}_\lambda(\mathfrak{B}) = E_{\lambda+1}(\mathfrak{B})$, $H_1 = \mathfrak{A}$. Тогда H_0 — вычислимый идеал, а H — Σ_2^0 -идеал.

Вновь \mathfrak{A}/H — Δ_3^0 -вычислимая безатомная алгебра, так как H — Δ_3^0 -вычислимый идеал. По лемме 2 существует Δ_3^0 -вычислимый изоморфизм между \mathfrak{A}/H и вычислимой безатомной алгеброй \mathfrak{C} . В силу леммы 1 имеем $(\mathfrak{B}, E_{\lambda+1}(\mathfrak{B})) \cong (\mathfrak{B}', E_{\lambda+1}(\mathfrak{B}'))$, где \mathfrak{B}' и $E_{\lambda+1}(\mathfrak{B}')$ — Δ_2^0 -вычислимы.

Из пункта (2) леммы 1 следует, что между алгебрами Ершова $E_{\lambda+1}(\mathfrak{B})$ и $E_{\lambda+1}(\mathfrak{B}')$ существует Δ_2^0 -вычислимый изоморфизм. Поскольку предикаты из $\Sigma_{\lambda+1}^*$ являются под-

множествами $E_{\lambda+1}$, сохраняются при этом изоморфизме и являются Δ_2^0 -вычислимыми в \mathfrak{B} , они будут Δ_2^0 -вычислимыми и в \mathfrak{B}' . Тем самым $(\mathfrak{B}')^{\Sigma_{\lambda+1}^*}$ — Δ_2^0 -вычислимая алгебра. По теореме 3 получаем, что $\mathfrak{B}^{\Sigma_{\lambda+1}}$ обладает вычислимым представлением, а значит, \mathfrak{B} — разрешима.

Теорема 4 доказана.

Автор бесконечно признателен д-ру физ.-мат. наук П. Е. Алаеву за чуткое научное руководство, постановку задачи и поддержку в ходе ее решения.

Список литературы

1. Алаев П. Е. Сильно конструктивные булевы алгебры // Алгебра и логика. 2005. Т. 7, № 1. С. 3–23.
2. Власов В. Н. Конструктивизируемость булевых алгебр элементарной характеристики $(1, 0, 1)$ // Алгебра и логика. 1998. Т. 37, № 5. С. 499–521.
3. Гончаров С. С. Счетные булевы алгебры и разрешимость. Новосибирск: Научная книга (НИИ МИОО НГУ), 1996.
4. Гончаров С. С. Ограниченные теории конструктивных булевых алгебр // Сиб. мат. журн. 1976. Т. 17, № 4. С. 797–812.
5. Роджерс Х. Теория рекурсивных функций и эффективная вычислимость. М.: Мир, 1972.
6. Ершов Ю. Л. Разрешимость элементарной теории дистрибутивных структур с относительно дополнениями и теории фильтров // Алгебра и логика. 1964. Т. 3, № 3. С. 17–38.
7. Леонтьева М. Н. Булевы алгебры элементарной характеристики $(1, 0, 1)$ с вычислимыми множеством атомов и идеалом Ершова–Тарского // Алгебра и логика. 2010. (в печати).

Материал поступил в редколлегию 26.06.2009

Адрес автора

ЛЕОНТЬЕВА Маргарита Николаевна
Новосибирский государственный университет
ул. Пирогова, 2, Новосибирск, 630090, Россия
e-mail: Margarita.Leontyeva@gmail.com