

Булевы алгебры

Учебное пособие по спецкурсу¹

к. ф.-м. н. С. Ю. Подзоров
НГУ, 2003 – 2004.

1 Основные определения.

Пусть $\mathfrak{L} = \langle L, \leq \rangle$ — частично упорядоченное множество. \mathfrak{L} называется *верхней полурешеткой*, если для любого непустого конечного подмножества L существует точная верхняя грань². Если $A \subseteq L$, то точную верхнюю грань для A (в случае, если она существует) мы обозначаем $\sup A$. Если $a, b \in L$, то вместо $\sup\{a, b\}$ мы пишем $a \vee b$. Введенная таким образом на произвольной верхней полурешетке бинарная операция коммутативна и ассоциативна; кроме того, для нее выполняются свойства $(\forall a \in L)(a \vee a = a)$ и $(\forall a, b \in L)(a \leq b \leftrightarrow a \vee b = b)$.

Частично упорядоченное множество $\mathfrak{L} = \langle L, \leq \rangle$ называется *нижней полурешеткой*, если для любого непустого конечного подмножества L существует точная нижняя грань³. Точная нижняя грань множества A обозначается $\inf A$. Для $a, b \in L$ вместо $\inf\{a, b\}$ мы пишем $a \wedge b$. Как и в предыдущем случае, введенная на произвольной нижней полурешетке операция \wedge коммутативна и ассоциативна; кроме того, для нее выполняются свойства $(\forall a \in L)(a \wedge a = a)$ и $(\forall a, b \in L)(a \leq b \leftrightarrow a \wedge b = a)$.

Частично упорядоченное множество называется *решеткой*, если оно является одновременно верхней и нижней полурешеткой. На каждой решетке определены две бинарные операции: \vee и \wedge . Если в решетке есть наименьший элемент, то мы обозначаем его символом 0 и говорим, что данная решетка является *решеткой с нулем*. Аналогично, если в решетке

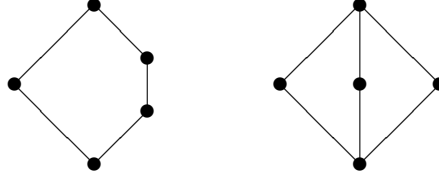
¹Спецкурс подготовлен при поддержке Министерства образования РФ, грант КЦФЕ PD02-1.1-475

²То есть если $A \subseteq L$ непусто и конечно, то существует $a \in L$, такое что $(\forall x \in A)(x \leq a)$ и $(\forall b \in L)[(\forall x \in A)(x \leq b) \rightarrow a \leq b]$.

³Определение аналогично определению точной верхней грани, с заменой порядка на противоположный.

есть наибольший элемент, то мы обозначаем его символом 1 и говорим, что данная решетка является *решеткой с единицей*.

Примерами решеток являются: множество натуральных чисел⁴ с отношением делимости⁵ и произвольное линейно упорядоченное множество. Два других примера изображены ниже на рисунках:



(здесь мы используем стандартные диаграммы для задания конечных частично упорядоченных множеств). Решетка, изображенная на рисунке слева, носит в литературе название *пентагон*, а решетка на рисунке справа называется *диамант*.

Определение 1 Решетка называется *дистрибутивной*, если на ней выполнено тождество $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$.

Пусть $\mathcal{L} = \langle L, \leq \rangle$ — произвольная решетка и $M \subseteq L$. Мы говорим, что частично упорядоченное множество $\mathfrak{M} = \langle M, \leq \rangle$ (рассматриваемое с тем же порядком) является *подрешеткой* в \mathcal{L} , если M замкнуто относительно операций \vee и \wedge . Легко показать, что всякая подрешетка сама является решеткой⁶.

Предложение 1 Для произвольной решетки \mathcal{L} следующие условия эквивалентны:

1. \mathcal{L} дистрибутивна;

⁴Здесь и далее мы считаем, что 0 является натуральным числом.

⁵Для $a, b \in \mathbb{N}$ полагаем $a \mid b \Leftrightarrow (\exists c \in \mathbb{N})(b = ac)$. Интересно, что в решетке $\langle \mathbb{N}, \mid \rangle$ нулем (то есть наименьшим элементом) будет натуральное число 1, а единицей (наибольшим элементом) — натуральное число 0.

⁶Однако не всякое подмножество решетки будет ее подрешеткой, даже если оно само является решеткой. Например, пусть $X = \{1, 2, 3\}$ и $M = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2, 3\}\}$. Тогда $\langle \mathcal{P}(X), \subseteq \rangle$ — решетка, $M \subseteq \mathcal{P}(X)$, $\langle M, \subseteq \rangle$ — решетка; однако $\langle M, \subseteq \rangle$ — не подрешетка в $\langle \mathcal{P}(X), \subseteq \rangle$.

2. на \mathfrak{L} выполнено тождество $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$;
3. в \mathfrak{L} не существует подрешеток, изоморфных пентагону или алмазу.

Доказательство. $(1 \Rightarrow 2)$ Заметим, что тождества $(x \wedge y) \vee x = x$ и $x \wedge (x \vee y) = x$ выполнены для любых x и y в силу определения операций \vee и \wedge . По свойству дистрибутивности имеем $(a \wedge b) \vee (a \wedge c) = ((a \wedge b) \vee a) \wedge ((a \wedge b) \vee c) = a \wedge ((a \wedge b) \vee c) = a \wedge (a \vee c) \wedge (b \vee c) = a \wedge (b \vee c)$.

$(2 \Rightarrow 1)$ Аналогично.

$(1 \Leftrightarrow 3)$. Без доказательства. Идею доказательства см. в [2]. \square

Пусть a, b, x — элементы решетки с нулем и $a \leq b$. Элемент x называется *дополнением к a относительно b* , если $x \wedge a = 0$ и $x \vee a = b$.

Предложение 2 Если в дистрибутивной решетке с нулем для $a \leq b$ существует дополнение к a относительно b , то оно единственно.

Доказательство. Пусть дистрибутивность имеет место, $a \leq b$ и x_1, x_2 — два дополнения к a относительно b . Имеем: $x_1 = x_1 \vee 0 = x_1 \vee (x_2 \wedge a) = (x_1 \vee x_2) \wedge (x_1 \vee a) = (x_1 \vee x_2) \wedge b = (x_1 \vee x_2) \wedge (a \vee x_2) = (x_1 \wedge a) \vee x_2 = 0 \vee x_2 = x_2$. \square

Говорим, что решетка с нулем является *решеткой с относительно-ными дополнениями*, если для любых двух элементов $a \leq b$ этой решетки существует дополнение к a относительно b . Если решетка с нулем и относительно-ными дополнениями дистрибутивна, то для любых двух элементов a, b этой решетки существует единственный x , являющийся дополнением к a относительно $a \vee b$. Этот x будем обозначать через $b \setminus a$.

Определение 2 Алгебраическая система $\mathfrak{A} = \langle A, \vee, \wedge, \setminus, 0 \rangle$ с тремя бинарными операциями и константой 0 называется *алгеброй Ершова*, если на A можно ввести частичный порядок так, что $\langle A, \leq \rangle$ будет дистрибутивной решеткой с нулем и относительно-ными дополнениями, причем 0 будет являться наименьшим элементом относительно введенного порядка и для любых $a, b \in A$ $a \vee b = \sup\{a, b\}$, $a \wedge b = \inf\{a, b\}$, а $b \setminus a$ равно дополнению к a относительно $a \vee b$.

Алгебра Ершова и дистрибутивная решетка с нулем и относительными дополнениями — это, по сути, один и тот же объект, только рассматриваемый в разных сигнатурах (решетка относительно порядка, алгебра относительно операций). Если есть алгебра Ершова $\langle A, \vee, \wedge, \setminus, 0 \rangle$, то на A можно ввести порядок $x \leq y \Leftrightarrow x \vee y = y$ и получить дистрибутивную решетку с нулем и относительными дополнениями. Обратно, если есть решетка, то можно ввести операции супремума, инфимума, взятия дополнения, обозначить через 0 наименьший элемент и получить алгебру. В дальнейшем мы будем говорить только об алгебрах, причем всегда будем считать, что на носителе алгебры задано соответствующее отношение порядка.

Определение 3 *Булевой решеткой* называется дистрибутивная решетка с нулем, единицей и относительными дополнениями.

Определение 4 Алгебраическая система $\mathfrak{B} = \langle B, \vee, \wedge, c, 0, 1 \rangle$ с двумя бинарными операциями, одной унарной операцией и двумя константами называется *булевой алгеброй*, если на B можно ввести частичный порядок так, что $\langle B, \leq \rangle$ будет булевой решеткой, причем 0 будет являться наименьшим элементом относительно введенного порядка, 1 будет наибольшим элементом и для любых $a, b \in B$ $a \vee b = \sup\{a, b\}$, $a \wedge b = \inf\{a, b\}$, а $c(a)$ равно дополнению к a относительно 1.

Так же, как и в случае с алгебрами Ершова, можно сказать, что булева решетка и булева алгебра — это один и тот же объект, только рассматриваемый в разных сигнатурах. В дальнейшем мы будем говорить об алгебрах и считать, что на носителе каждой булевой алгебры всегда задан соответствующий частичный порядок. Кроме того, поскольку булева решетка является частным случаем дистрибутивной решетки с нулем и относительными дополнениями, можно считать, что на каждой булевой алгебре задана бинарная операция взятия относительного дополнения и что каждая булева алгебра является алгеброй Ершова.

Введем еще одну бинарную операцию: если a, b — элементы алгебры Ершова, то через $a \Delta b$ обозначим элемент этой алгебры, равный $(a \setminus b) \vee (b \setminus a)$. В дальнейшем мы рассматриваем алгебры Ершова как системы сигнатуры $\{\leq, \vee, \wedge, \setminus, \Delta, 0\}$, а булевы алгебры — как системы сигнатуры $\{\leq, \vee, \wedge, \setminus, \Delta, c, 0, 1\}$.

Прежде чем переходить к следующей части, рассмотрим еще один класс объектов, тесно связанных с булевыми алгебрами.

Определение 5 Ассоциативное коммутативное кольцо с единицей называется *булевым*, если на нем выполнено тождество $x^2 = x$.

Предложение 3 Если в булевой алгебре $\langle B, \leq, \vee, \wedge, \setminus, \Delta, c, 0, 1 \rangle$ положить $xy = x \wedge y$ и $x + y = x \Delta y$, то алгебраическая система $\langle B, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ будет булевым кольцом. Обратно, если в булевом кольце $\langle B, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ положить $x \leq y \Leftrightarrow xy = x$, то $\langle B, \leq \rangle$ будет булевой решеткой.

Доказательство. То, что на алгебраической системе $\langle B, +, \cdot, 0, 1 \rangle$, где $xy = x \wedge y$ и $x + y = x \Delta y$, выполняются все аксиомы булева кольца, следует из доказанного позже следствия 4 (доказательство которого никак не опирается на данное предложение). Пусть теперь $\langle B, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ — булево кольцо и $x \leq y \Leftrightarrow xy = x$. Транзитивность, рефлексивность и антисимметричность введенного отношения следуют из утверждений $x \leq y \& y \leq z \Rightarrow xz = (xy)z = x(yz) = xy = x$, $x^2 = x$ и $xy = yx$. То, что 0 — наименьший элемент, а 1 — наибольший, следует из определения нуля и единицы в кольце. Так как $(xy)x = (xy)y = xy$ и $zx = zy = z \Rightarrow z(xy) = z$, то $xy = \inf\{x, y\}$. Для любого $b \in B$ имеем $b + b + b + b = b^2 + b^2 + b^2 + b^2 = (b + b)^2 = b + b$ и, значит, $b + b = 0$. Пусть теперь $x \vee y = xy + x + y$. Тогда $x(x \vee y) = x^2y + x^2 + xy = x$, $y(x \vee y) = yxy + yx + y^2 = y$ и $x \vee y$ — верхняя грань множества $\{x, y\}$. Если $x \leq z$ и $y \leq z$, то $(x \vee y)z = xyz + xz + yz = xy + x + y = x \vee y$ и $x \vee y = \sup\{x, y\}$. Таким образом, $\langle B, \leq \rangle$ — решетка с нулем и единицей. Ее дистрибутивность следует из предложения 1 и равенства $x \wedge (y \vee z) = x(yz + y + z) = (xy)(xz) + xy + xz = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$. Наконец, пусть $x \leq y$ и $z = x + y$. Тогда $z \wedge x = xz = x^2 + xy = x + x = 0$ и $x \vee z = x(x + y) + x + x + y = xy + x + y = y$. Таким образом, z — дополнение к x относительно y и $\langle B, \leq \rangle$ — булева решетка. \square

Таким образом, булевы кольца — это по сути те же булевы алгебры (или булевы решетки), рассматриваемые в кольцевой сигнатуре. Больше мы не будем касаться булевых колец, а сосредоточимся на алгебрах. Далее по тексту \mathfrak{A} везде обозначает алгебру Ершова. Мы отождествляем алгебру \mathfrak{A} с ее носителем и пишем $a \in \mathfrak{A}$ вместо $a \in |\mathfrak{A}|$.

2 Идеалы, фактор-алгебры и гомоморфизмы.

Определение 6 Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова и $I \subseteq \mathfrak{A}$. I называется *идеалом* в \mathfrak{A} (обозначается $I \triangleleft \mathfrak{A}$), если:

1. $0 \in I$;
2. если $x \in I$ и $y \leq x$, то $y \in I$;
3. если $x, y \in I$, то $x \vee y \in I$.

В качестве примера можно привести следующие идеалы: $I = \mathfrak{A}$ (так называемый *несобственный идеал*); для $a \in \mathfrak{A}$ $\hat{a} = \{x \in \mathfrak{A} : x \leq a\}$ — *главный идеал*, порожденный элементом a ; для произвольного множества X идеал в $\mathcal{P}(X)$, состоящий из конечных множеств. Каждый идеал алгебры Ершова сам является алгеброй Ершова (относительно операций на алгебре, в которой берется идеал)⁷.

Пусть $I \triangleleft \mathfrak{A}$. Для $x, y \in \mathfrak{A}$ пишем $x \leq_I y$, если существует $i \in I$, такой что $x \leq y \vee i$.

Предложение 4 Пусть $I \triangleleft \mathfrak{A}$. Тогда справедливо следующее:

1. \leq_I — отношение предпорядка на \mathfrak{A} ;
2. $x \leq_I y \Leftrightarrow x \setminus y \in I$.

Доказательство. 1) Рефлексивность очевидна. Транзитивность следует из того, что если $a \leq b \vee i_1$ и $b \leq c \vee i_2$, то $a \leq c \vee (i_1 \vee i_2)$.

2) Пусть $a \leq b \vee i$ для $i \in I$. Тогда $b \vee (a \setminus b) = a \vee b \leq (b \vee i) \vee b = b \vee i$ и $a \setminus b \leq b \vee i$. Имеем $a \setminus b = (a \setminus b) \wedge (b \vee i) = ((a \setminus b) \wedge b) \vee ((a \setminus b) \wedge i) = 0 \vee ((a \setminus b) \wedge i) \leq i$ и $a \setminus b \in I$.

Пусть, наоборот, $a \setminus b \in I$. Тогда $a \leq a \vee b = b \vee (a \setminus b)$. \square

Следствие 1 Для алгебры Ершова \mathfrak{A} и $a, b \in \mathfrak{A}$ $a = b$ тогда и только тогда, когда $a \Delta b = 0$.

Доказательство. Рассмотрим идеал $I = \{0\}$. Тогда для $a, b \in \mathfrak{A}$ $a \leq_I b$ равносильно $a \leq b$. Получаем $a = b \Leftrightarrow (a \leq b) \& (b \leq a) \Leftrightarrow (a \setminus b \in I) \& (b \setminus a \in I) \Leftrightarrow a \Delta b = (a \setminus b) \vee (b \setminus a) \in I$. \square

Раз \leq_I — предпорядок, то отношение \equiv_I , определенное следующим образом: $x \equiv_I y \Leftrightarrow x \leq_I y$ и $y \leq_I x$ является отношением эквивалентности. Для $a \in \mathfrak{A}$ класс эквивалентности отношения \equiv_I , содержащий a , мы

⁷Заметим также, что если I — идеал булевой алгебры \mathfrak{B} и мы рассматриваем \mathfrak{B} как булево кольцо, то I будет также кольцевым идеалом.

обозначаем через $[a]_I$ (или просто через $[a]$, если ясно, о каком идеале идет речь). Множество классов эквивалентности обозначаем через \mathfrak{A}/I . Предпорядок \leq_I , заданный на \mathfrak{A} , индуцирует на \mathfrak{A}/I отношение частичного порядка, которое мы также будем обозначать через \leq_I (отношение определяется следующим образом: $[a]_I \leq_I [b]_I \Leftrightarrow a \leq_I b$).

Предложение 5 Пусть \mathfrak{A} — дистрибутивная решетка с нулем и относительно дополнениями, а I — идеал в \mathfrak{A} . Тогда

1. Частично упорядоченное множество \mathfrak{A}/I (относительно порядка \leq_I) является дистрибутивной решеткой с нулем и относительно дополнениями.
2. Для $a, b \in \mathfrak{A}$ $[a] \vee [b] = [a \vee b]$, $[a] \wedge [b] = [a \wedge b]$ и $[a] \setminus [b] = [a \setminus b]$.
3. Если 0 — наименьший элемент в \mathfrak{A} , то $[0]$ — наименьший элемент в \mathfrak{A}/I .
4. Если 1 — наибольший элемент в \mathfrak{A} , то $[1]$ — наибольший элемент в \mathfrak{A}/I .

Доказательство. Пункты 3 и 4 очевидны. Докажем, что для $a, b \in \mathfrak{A}$ элемент $[a \vee b]$ является точной верхней гранью множества $\{[a], [b]\}$.

Так как $a, b \leq_I a \vee b$, то $[a \vee b]$ — верхняя грань. Пусть $[a] \leq_I [c]$ и $[b] \leq_I [c]$. Тогда $a \leq c \vee i_1$ и $b \leq c \vee i_2$ для $i_1, i_2 \in I$. Объединяя эти неравенства, получаем $a \vee b \leq c \vee (i_1 \vee i_2)$ и $[a \vee b] \leq_I [c]$.

Рассуждая аналогичным образом, можно получить, что $[a \wedge b]$ — точная нижняя грань множества $\{[a], [b]\}$. Действительно, $a \wedge b \leq_I a, b$ и $[a \wedge b]$ — нижняя грань. Пусть $[c] \leq_I [a]$ и $[c] \leq_I [b]$. Тогда $c \leq a \vee i_1$ и $c \leq b \vee i_2$ для $i_1, i_2 \in I$. Для $i = i_1 \vee i_2$ $i \in I$, $c \leq a \vee i$ и $c \leq b \vee i$. Пересекая эти два неравенства, получаем $c \leq (a \vee i) \wedge (b \vee i) = (a \wedge b) \vee i$, то есть $[c] \leq_I [a \wedge b]$.

Таким образом, \mathfrak{A}/I — решетка с нулем и первые два равенства из пункта 2 выполнены. Дистрибутивность следует из дистрибутивности \mathfrak{A} и этих двух равенств, так как $[a] \vee ([b] \wedge [c]) = [a \vee (b \wedge c)] = [(a \vee b) \wedge (a \vee c)] = ([a] \vee [b]) \wedge ([a] \vee [c])$. Осталось доказать, что для любых $a, b \in \mathfrak{A}$ $[a \setminus b]$ — дополнение к $[b]$ относительно $[a] \vee [b]$, то есть что $[b] \wedge [a \setminus b] = [0]$ и $[b] \vee [a \setminus b] = [a] \vee [b]$. Это очевидным образом следует из первых двух равенств пункта 2. \square

Таким образом, если \mathfrak{A} — алгебра Ершова (булева алгебра), то \mathfrak{A}/I — также алгебра Ершова (булева алгебра). Эта алгебра называется *фактор-алгеброй* алгебры \mathfrak{A} по идеалу I .

Определение 7 Пусть \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — алгебры Ершова, а $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — отображения из носителя \mathfrak{A} в носитель \mathfrak{B} . Отображение φ называется *гомоморфизмом*, если $\varphi(0) = 0$ и для любых $a, b \in \mathfrak{A}$ $\varphi(a \vee b) = \varphi(a) \vee \varphi(b)$ и $\varphi(a \wedge b) = \varphi(a) \wedge \varphi(b)$.

Замечание 1 Если φ — гомоморфизм, то из $a \leq b$ следует $\varphi(a) \leq \varphi(b)$. Действительно, если $a \leq b$, то $a = a \wedge b$ и $\varphi(a) = \varphi(a \wedge b) = \varphi(a) \wedge \varphi(b)$.

Замечание 2 Если φ — гомоморфизм, то $\varphi(a \setminus b) = \varphi(a) \setminus \varphi(b)$. Действительно, $\varphi(a \setminus b) \vee \varphi(b) = \varphi((a \setminus b) \vee b) = \varphi(a \vee b) = \varphi(a) \vee \varphi(b)$ и $\varphi(a \setminus b) \wedge \varphi(b) = \varphi((a \setminus b) \wedge b) = \varphi(0) = 0$.

Определение 8 Пусть \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — булевы алгебры, а $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — гомоморфизм из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} . Тогда φ называется *булевым гомоморфизмом*, если $\varphi(1) = 1$.

Замечание 3 Если φ — булевый гомоморфизм, то $\varphi(c(a)) = c(\varphi(a))$. Действительно, $\varphi(c(a)) = \varphi(1 \setminus a) = \varphi(1) \setminus \varphi(a) = 1 \setminus \varphi(a) = c(\varphi(a))$.

Определение 9 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — алгебры Ершова. Мы говорим, что \mathfrak{A} является *подалгеброй* \mathfrak{B} , если $\mathfrak{A} \subseteq \mathfrak{B}$ и тождественное отображение из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} , сопоставляющее каждому элементу сам этот элемент, является гомоморфизмом.

Определение 10 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — булевы алгебры. Мы говорим, что \mathfrak{A} является *булевой подалгеброй* \mathfrak{B} , если \mathfrak{A} является подалгеброй \mathfrak{B} и $1_{\mathfrak{A}} = 1_{\mathfrak{B}}$.

Другими словами, подалгебра — это подмножество алгебры, замкнутое относительно операций и содержащее все константы, которое мы рассматриваем относительно тех же самых операций. Например, если $I \triangleleft \mathfrak{A}$, то I можно рассматривать как подалгебру \mathfrak{A} ; при этом I будет булевой подалгеброй в том и только в том случае, если \mathfrak{A} — булева алгебра и $I = \mathfrak{A}$.

Инъективные гомоморфизмы мы называем *мономорфизмами*, а сюръективные — *эпиморфизмами*. Если гомоморфизм является мономорфизмом и эпиморфизмом, то он называется *изоморфизмом*. Гомоморфизм алгебры в себя называется *эндоморфизмом*. *Ядром* гомоморфизма $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ называется множество $\text{Ker} \varphi = \{a \in \mathfrak{A} : \varphi(a) = 0\}$, а *образом* —

множество $\text{Im}\varphi = \{\varphi(a) : a \in \mathfrak{A}\}$. Легко показать, что φ является гомоморфизмом тогда и только тогда, когда $\text{Ker}\varphi = \{0\}$. Действительно, если $\text{Ker}\varphi \neq \{0\}$, то у нуля существует более одного прообраза, а если $\text{Ker}\varphi = \{0\}$ и $\varphi(a) = \varphi(b)$, то $0 = \varphi(a) \Delta \varphi(b) = \varphi(a \Delta b)$, $a \Delta b = 0$ и $a = b$.

Образ гомоморфизма из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} является подалгеброй в \mathfrak{B} . Если же $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — булевый гомоморфизм, то $\text{Im}\varphi$ — булева подалгебра в \mathfrak{B} .

Из определения легко показать, что для каждого гомоморфизма $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ ядро φ является идеалом в \mathfrak{A} . Верно и обратное: каждый идеал является ядром некоторого гомоморфизма. Действительно, пусть $I \triangleleft \mathfrak{A}$. Рассмотрим отображение $p_I : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}/I$, определенное следующим образом: $\varphi(a) = [a]_I$. По предложению 5 p_I является гомоморфизмом и $x \in \text{Ker}p_I \Leftrightarrow [0]_I = [x]_I \Leftrightarrow [x]_I \leq_I [0]_I \Leftrightarrow (\exists i \in I)(x \leq 0 \vee i) \Leftrightarrow x \in I$. Гомоморфизм p_I мы называем *факторизацией* алгебры \mathfrak{A} по идеалу I .

Теорема 1 (о продолжении эпиморфизма) Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, \mathfrak{C}$ — алгебры Ершова, $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — гомоморфизм, $\psi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ — эпиморфизм и $\text{Ker}\psi \subseteq \text{Ker}\varphi$. Тогда существует единственный гомоморфизм $\varepsilon : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{B}$, такой что $\varphi = \varepsilon \circ \psi$, то есть следующая диаграмма

$$\begin{array}{ccc} \mathfrak{A} & \xrightarrow{\psi} & \mathfrak{C} \\ \varphi \downarrow & \searrow \varepsilon & \\ \mathfrak{B} & & \end{array}$$

коммутативна, причем $\text{Ker}\varepsilon = \{\psi(a) : a \in \text{Ker}\varphi\}$ и $\text{Im}\varepsilon = \text{Im}\varphi$.

Доказательство. Пусть $c \in \mathfrak{C}$. Тогда для некоторого $a \in \mathfrak{A}$ имеем $c = \psi(a)$. Полагаем $\varepsilon(c) = \varphi(a)$. Это определение корректно, так как если $\psi(a_1) = \psi(a_2)$, то $\psi(a_1 \Delta a_2) = \psi(a_1) \Delta \psi(a_2) = 0$, $a_1 \Delta a_2 \in \text{Ker}\psi \subseteq \text{Ker}\varphi$, $\varphi(a_1) \Delta \varphi(a_2) = \varphi(a_1 \Delta a_2) = 0$ и $\varphi(a_1) = \varphi(a_2)$.

Покажем, что ε — гомоморфизм. Так как $0 = \psi(0)$, то $\varepsilon(0) = 0$. Пусть $c_1, c_2 \in \mathfrak{C}$, $c_1 = \psi(a_1)$ и $c_2 = \psi(a_2)$. Тогда $c_1 \vee c_2 = \psi(a_1 \vee a_2)$ и $c_1 \wedge c_2 = \psi(a_1 \wedge a_2)$. Имеем $\varepsilon(c_1 \vee c_2) = \varphi(a_1 \vee a_2) = \varphi(a_1) \vee \varphi(a_2) = \varepsilon(c_1) \vee \varepsilon(c_2)$. Аналогично $\varepsilon(c_1 \wedge c_2) = \varphi(a_1 \wedge a_2) = \varphi(a_1) \wedge \varphi(a_2) = \varepsilon(c_1) \wedge \varepsilon(c_2)$.

Покажем единственность ε . Пусть $\varepsilon' : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{B}$ — произвольный гомоморфизм, такой что $\varphi = \varepsilon' \circ \psi$ и $c \in \mathfrak{C}$. Тогда для некоторого $a \in \mathfrak{A}$ $c = \psi(a)$ и $\varepsilon'(c) = \varepsilon'(\psi(a)) = \varphi(a) = \varepsilon(c)$.

Справедливость утверждений о ядре и образе ε очевидна из определения ε . \square

Следствие 2 Пусть $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — гомоморфизм. Тогда $\text{Im} \varphi \cong \mathfrak{A} / \text{Ker} \varphi$.

Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Через $\mathcal{I}(\mathfrak{A})$ обозначим множество всех идеалов алгебры \mathfrak{A} .

Предложение 6 Частично упорядоченное множество $\langle \mathcal{I}(\mathfrak{A}), \subseteq \rangle$ является дистрибутивной решеткой с нулем и единицей.

Доказательство. Нулем в $\mathcal{I}(\mathfrak{A})$ будет идеал $I = \{0\}$, а единицей — идеал $I = \mathfrak{A}$. Пусть $I_1, I_2 \in \mathcal{I}(\mathfrak{A})$. Через $I_1 \wedge I_2$ обозначим множество $\{x \in \mathfrak{A} : (x \in I_1) \& (x \in I_2)\}$, а через $I_1 \vee I_2$ — множество $\{i_1 \vee i_2 : i_1 \in I_1, i_2 \in I_2\}$. Проверив аксиомы из определения 6, можно убедиться, что оба этих множества являются идеалами (аксиома 2 для второго множества выполнена, так как если $y \leq i_1 \vee i_2$, то $y = y \wedge (i_1 \vee i_2) = (y \wedge i_1) \vee (y \wedge i_2) = i'_1 \vee i'_2$, остальное очевидно).

Идеал $I_1 \wedge I_2$ является точной нижней гранью для I_1, I_2 , поскольку $I_1 \wedge I_2 = I_1 \cap I_2$ — теоретико-множественное пересечение. Покажем, что $I_1 \vee I_2$ — точная верхняя грань для I_1, I_2 . Включения $I_1, I_2 \subseteq I_1 \vee I_2$ очевидны. Если $I_1, I_2 \subseteq I'$ для идеала I' , то для произвольного $i_1 \vee i_2 \in I_1 \vee I_2$ $i_1 \in I_1 \subseteq I'$, $i_2 \in I_2 \subseteq I'$ и $i_1 \vee i_2 \in I'$ по аксиоме 3.

Осталось доказать равенство $I_1 \vee (I_2 \wedge I_3) = (I_1 \vee I_2) \wedge (I_1 \vee I_3)$ для произвольных $I_1, I_2, I_3 \in \mathcal{I}(\mathfrak{A})$. Пусть x принадлежит левой части равенства. Тогда $x = i \vee j$, где $i \in I_1$ и $j \in I_2 \wedge I_3$. Но тогда $x \in I_1 \vee I_2$ и $x \in I_1 \vee I_3$; следовательно, $x \in (I_1 \vee I_2) \wedge (I_1 \vee I_3)$.

Докажем обратное включение. Пусть $x \in I_1 \vee I_2$ и $x \in I_1 \vee I_3$. Тогда $x = i_1 \vee j_1$ и $x = i_2 \vee j_2$, где $i_1, i_2 \in I_1$, $j_1 \in I_2$ и $j_2 \in I_3$. Имеем $i_1, i_2 \leq x$. Пусть $i = i_1 \vee i_2$. Объединяя первое равенство с i_2 , а второе с i_1 , получаем $x = i \vee j_1 = i \vee j_2$. Пересекая различные части этого равенства, получаем $x = (i \vee j_1) \wedge (i \vee j_2) = i \vee (j_1 \wedge j_2) = i \vee j$, где $j = j_1 \wedge j_2$. Остается заметить, что $i \in I_1$, а $j \in I_2 \wedge I_3$. \square

Если $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — алгебры Ершова, то под их *прямой суммой* (или *внешней прямой суммой*) будем понимать множество $\mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$ с покомпонентными операциями и покомпонентным порядком. Внешнюю прямую сумму будем обозначать $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$. Легко видеть, что прямая сумма двух алгебр Ершова является алгеброй Ершова и при этом она является булевой алгеброй тогда и только тогда, когда каждое из слагаемых является булевой алгеброй.

Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — алгебры Ершова, которые являются идеалами (и, следовательно, подалгебрами) некоторой алгебры Ершова \mathfrak{C} и $\mathfrak{A} \cap \mathfrak{B} = \{0\}$. Тогда под *внутренней прямой суммой* этих алгебр (по отношению к алгебре \mathfrak{C}) будем понимать идеал алгебры \mathfrak{C} , равный $\mathfrak{A} \vee \mathfrak{B}$. Внутреннюю прямую сумму мы обозначаем через $\mathfrak{A} + \mathfrak{B}$. Легко видеть, что внутренняя прямая сумма, рассматриваемая как подалгебра в \mathfrak{C} , изоморфна внешней прямой сумме. Изоморфизм из $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$ на $\mathfrak{A} + \mathfrak{B}$ задается правилом: $\langle a, b \rangle \mapsto a \vee b$.

3 Простые идеалы и тождества.

Определение 11 Идеал $M \triangleleft \mathfrak{A}$ называется *максимальным*, если $M \neq \mathfrak{A}$ и для любого $I \triangleleft \mathfrak{A}$ если $M \subseteq I$, то $I = M$ или $I = \mathfrak{A}$.

Другими словами, максимальные идеалы — это максимальные элементы множества $\mathcal{I}(\mathfrak{A}) \setminus \{\mathfrak{A}\}$.

Определение 12 Идеал $P \triangleleft \mathfrak{A}$ называется *простым*, если $P \neq \mathfrak{A}$ и для любых $a, b \in \mathfrak{A}$ из $a \wedge b \in P$ следует $a \in P$ или $b \in P$.

Через \mathfrak{B}_2 обозначим двухэлементную булеву алгебру $\{0, 1\}$.

Теорема 2 Пусть $P \triangleleft \mathfrak{A}$. Следующие условия эквивалентны:

1. P — простой идеал;
2. P — максимальный идеал;
3. $\mathfrak{A}/P \cong \mathfrak{B}_2$.

Доказательство. (1 \Rightarrow 2) Пусть P — простой идеал. Тогда $P \neq \mathfrak{A}$. Пусть для $I \triangleleft \mathfrak{A}$ $P \subset I \subset \mathfrak{A}$. Тогда существуют $a \in \mathfrak{A} \setminus I$ и $b \in I \setminus P$. Так как $b \wedge (a \setminus b) = 0 \in P$, то $a \setminus b \in P$ и $a \setminus b \in I$. Но тогда $b \vee (a \setminus b) = a \vee b \in I$. Однако $a \leq a \vee b$; противоречие.

(2 \Rightarrow 3) Пусть $\mathfrak{A}/P \not\cong \mathfrak{B}_2$. Тогда в \mathfrak{A}/P найдутся элементы x, y , такие что $0 < x < y$. Пусть $p : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}/P$ — факторизация алгебры \mathfrak{A} по идеалу P и $I = \{a \in \mathfrak{A} : p(a) \leq x\}$. Поскольку p является гомоморфизмом, то I — идеал в \mathfrak{A} . Так как $P = \text{Ker } p$, то $P \subset I$. Так как существует $b \in \mathfrak{A}$, такой что $p(b) = y$, то $I \neq \mathfrak{A}$. Получаем, что P — не максимальный идеал.

(3 \Rightarrow 1) Пусть $P \triangleleft \mathfrak{A}$ и $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2$ — эпиморфизм, такой что $\text{Ker}\varphi = P$. Так как $\varphi^{-1}(1) \neq \emptyset$, то $P \neq \mathfrak{A}$. Пусть для $a, b \in \mathfrak{A}$ $a \wedge b \in P$. Тогда $0 = \varphi(a \wedge b) = \varphi(a) \wedge \varphi(b)$ и один из элементов $\varphi(a), \varphi(b)$ равен нулю, поскольку в \mathfrak{B}_2 нет элементов, отличных от 0 и 1. Но тогда $\varphi(a) \in \text{Ker}\varphi = P$ или $\varphi(b) \in \text{Ker}\varphi = P$. \square

Мы говорим, что множество $X \subseteq \mathfrak{A}$ *замкнуто относительно пересечений*, если для любых $a, b \in X$ $a \wedge b \in X$.

Теорема 3 Пусть $I \triangleleft \mathfrak{A}$, множество $X \subseteq \mathfrak{A}$ непусто, замкнуто относительно пересечений и $I \cap X = \emptyset$. Тогда существует простой идеал $P \triangleleft \mathfrak{A}$, такой что $I \subseteq P$ и $P \cap X = \emptyset$.

Доказательство. Рассмотрим подмножество $S \subseteq \mathcal{I}(\mathfrak{A})$, равное $\{J \triangleleft \mathfrak{A} : (I \subseteq J) \& (X \cap J = \emptyset)\}$. Тогда $S \neq \emptyset$. Кроме того, частично упорядоченное множество $\langle S, \subseteq \rangle$ индуктивно, поскольку объединение любой возрастающей цепочки идеалов является идеалом. Следовательно, по лемме Цорна, в S есть максимальные элементы. Пусть P — один из максимальных элементов в S .

Покажем, что идеал P простой. $P \neq \mathfrak{A}$, так как $X \not\subseteq P$. Пусть $a, b \in \mathfrak{A} \setminus P$ и $a \wedge b \in P$. Имеем $P \vee \hat{a} \supset P$; так как P — максимальный в S , то $(P \vee \hat{a}) \cap X \neq \emptyset$ и существует $x_1 \in X$, такой что $x_1 = p_1 \vee a'$ для $p_1 \in P$ и $a' \leq a$. Объединяя правую часть равенства с a , получаем $x_1 \leq p_1 \vee a$. Аналогично существуют $x_2 \in X$ и $p_2 \in P$, такие что $x_2 \leq p_2 \vee b$. Полагая $p = p_1 \vee p_2$, имеем $x_1 \leq p \vee a$ и $x_2 \leq p \vee b$. Пересекая эти два неравенства, получаем $x_1 \wedge x_2 \leq (p \vee a) \wedge (p \vee b) = p \vee (a \wedge b)$ и $x_1 \wedge x_2 \in P$, так как $p, a \wedge b \in P$. Однако $x_1 \wedge x_2 \in X$; противоречие. \square

Следствие 3 Пусть $a \in \mathfrak{A}$ и $a \neq 0$. Тогда существует простой идеал P , такой что $a \notin P$.

Доказательство. Применим теорему 3 к $X = \{a\}$ и $I = \{0\}$. \square

Под *термом* мы понимаем терм сигнатуры $\{\vee, \wedge, \setminus, \Delta, 0\}$ или, другими словами, выражение от переменных и константы 0, записанное при помощи операций \vee, \wedge, \setminus . Запись $t = t(x_1, \dots, x_k)$ означает, что все переменные, которые входят в t , содержатся в наборе x_1, \dots, x_k . Под *булевым термом* мы понимаем терм сигнатуры $\{\vee, \wedge, \setminus, \Delta, c, 0, 1\}$. *Тождеством*

называется запись вида $t_1 = t_2$, где t_1 и t_2 — термы, а *булевым тождеством* — запись вида $t_1 = t_2$, где t_1 и t_2 — булевы термы. Примеры тождеств: $x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$, $x \Delta y = 0$, $1 \Delta x = c(x) \vee 0$; первые два — это просто тождества, а третье — булево тождество. Мы говорим, что тождество (булево тождество) $t_1(x_1, \dots, x_k) = t_2(x_1, \dots, x_k)$ выполнено на алгебре Ершова (булевой алгебре) \mathfrak{A} , если для любых $a_1, \dots, a_k \in \mathfrak{A}$ в \mathfrak{A} выполнено равенство $t_1(a_1, \dots, a_k) = t_2(a_1, \dots, a_k)$. Так, в приведенных выше примерах первое тождество выполнено на всех алгебрах Ершова, второе — только на алгебре $\mathfrak{A} = \{0\}$, а третье — на всех булевых алгебрах.

Теорема 4 Пусть $t_1 = t_2$ — тождество (булево тождество). Тогда следующие условия эквивалентны:

1. Тождество $t_1 = t_2$ выполнено на всех алгебрах Ершова (булевых алгебрах);
2. Тождество $t_1 = t_2$ выполнено на всех алгебрах вида $\mathcal{P}(X)$, где X — множество;
3. Тождество $t_1 = t_2$ выполнено на двухэлементной алгебре \mathfrak{B}_2 .

Доказательство. Импликации $1 \Rightarrow 2 \Rightarrow 3$ очевидны. Докажем $3 \Rightarrow 1$.

Пусть $t_1(x_1, \dots, x_k) = t_2(x_1, \dots, x_k)$ не выполнено на алгебре \mathfrak{A} , то есть найдутся $a_1, \dots, a_k \in \mathfrak{A}$, такие что $t_1(a_1, \dots, a_k) \neq t_2(a_1, \dots, a_k)$. Обозначим $t_1(a_1, \dots, a_k) = b$ и $t_2(a_1, \dots, a_k) = c$. Тогда либо $b \not\leq c$, либо $c \not\leq b$; пусть, для определенности, $b \not\leq c$. Применив теорему 3 к $I = \hat{c}$ и $X = \{b\}$, получим простой идеал P , такой что $b \notin P$ и $c \in P$.

По теореме 2 существует эпиморфизм $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2$, такой что $\text{Ker } \varphi = P$, причем если \mathfrak{A} — булева алгебра, то этот эпиморфизм булевый. Так как φ сохраняет операции и константы, то $1 = \varphi(b) = t_1(\varphi(a_1), \dots, \varphi(a_k))$ и $0 = \varphi(c) = t_2(\varphi(a_1), \dots, \varphi(a_k))$. Получаем, что тождество $t_1 = t_2$ не выполнено на \mathfrak{B}_2 . \square

Следствие 4 На всех алгебрах Ершова (булевых алгебрах) выполнены следующие тождества:

1. $(x \vee y) \setminus z = (x \setminus z) \vee (y \setminus z)$; $(x \wedge y) \setminus z = (x \setminus z) \wedge (y \setminus z)$;
2. $x \setminus (y \vee z) = (x \setminus y) \wedge (x \setminus z)$; $x \setminus (y \wedge z) = (x \setminus y) \vee (x \setminus z)$;

3. $x \setminus y = (x \vee y) \setminus y = x \setminus (x \wedge y)$;
4. $(x \setminus y) \setminus z = x \setminus (y \vee z)$; $x \setminus (y \setminus z) = (x \setminus y) \vee (x \wedge z)$;
5. $c(x \vee y) = c(x) \wedge c(y)$; $c(x \wedge y) = c(x) \vee c(y)$;
6. $cc(x) = x$;
7. $x \wedge c(x) = 0$; $x \vee c(x) = 1$;
8. $x \setminus y = x \wedge c(y)$;
9. $(x \Delta y) \Delta z = x \Delta (y \Delta z)$;
10. $x \Delta y = y \Delta x = (x \vee y) \setminus (x \wedge y)$;
11. $x \wedge (y \Delta z) = (x \wedge y) \Delta (x \wedge z)$.

Доказательство. Для каждого из этих тождеств можно либо установить его истинность на алгебрах вида $\mathcal{P}(X)$, нарисовав диаграммы Вена, либо установить его истинность на \mathfrak{B}_2 , построив таблицы значений входящих в него термов. \square

4 Точные последовательности и идеальные пополнения.

Мы установили, что если дана алгебра \mathfrak{A} и ее идеал I , то можно про-факторизовать \mathfrak{A} по I и получить фактор-алгебру \mathfrak{A}/I . Займемся теперь обратной задачей: по идеалу I и фактор-алгебре \mathfrak{A}/I требуется восстановить (с точностью до изоморфизма) алгебру \mathfrak{A} . Обычно это задача имеет много решений. Чтобы как-то классифицировать все решения, сначала поставим эту задачу в другой формулировке.

Пусть дана последовательность алгебр и гомоморфизмов:

$$\mathfrak{A}_0 \xrightarrow{\varphi_0} \mathfrak{A}_1 \xrightarrow{\varphi_1} \dots \xrightarrow{\varphi_{n-1}} \mathfrak{A}_n$$

Мы говорим, что эта последовательность является *точной*, если для каждого $i < n - 1$ $\text{Im}\varphi_i = \text{Ker}\varphi_{i+1}$. В точных последовательностях образ каждого гомоморфизма является идеалом и композиция любых идущих подряд гомоморфизмов есть нулевой гомоморфизм.

Пусть теперь последовательность

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{C} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \quad (1)$$

точна (0 по краям этой последовательности обозначает одноэлементную алгебру $\{0\}$). Тогда φ — мономорфизм, ψ — эпиморфизм и $\text{Im} \varphi = \text{Ker} \psi$. По следствию 2 получаем, что $\text{Im} \varphi \cong \mathfrak{A}$ и $\mathfrak{C}/\text{Im} \varphi \cong \mathfrak{B}$. Исходную задачу теперь можно сформулировать следующим образом: по алгебрам Ершова \mathfrak{A} и \mathfrak{B} найти алгебру \mathfrak{C} и гомоморфизмы φ и ψ , такие что последовательность (1) будет точной.

Пусть теперь даны две точные последовательности:

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi_1} \mathfrak{C}_1 \xrightarrow{\psi_1} \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \quad (2)$$

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi_2} \mathfrak{C}_2 \xrightarrow{\psi_2} \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \quad (3)$$

Мы будем говорить, что последовательности (2) и (3) *эквивалентны*, если существует гомоморфизм ε , для которого следующая диаграмма коммутативна:

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{\varphi_1} & \mathfrak{C}_1 & \xrightarrow{\psi_1} & \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \\ & & \downarrow \text{id} & & \downarrow \varepsilon & & \downarrow \text{id} \\ 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{\varphi_2} & \mathfrak{C}_2 & \xrightarrow{\psi_2} & \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \end{array} \quad (4)$$

Предложение 7 Пусть последовательности (2) и (3) эквивалентны. Тогда гомоморфизм ε , изображенный на диаграмме (4), единственен и является изоморфизмом.

Доказательство. Покажем, что ε — мономорфизм. Пусть для $c \in \mathfrak{C}_1$ $\varepsilon(c) = 0$. Тогда $\psi_1(c) = \psi_2(\varepsilon(c)) = \psi_2(0) = 0$, то есть $c \in \text{Ker} \psi_1 = \text{Im} \varphi_1$. Значит, $c = \varphi_1(a)$ для некоторого $a \in \mathfrak{A}$. Но тогда $\varphi_2(a) = \varepsilon(\varphi_1(a)) = \varepsilon(c) = 0$, $a \in \text{Ker} \varphi_2$, $a = 0$ и $c = 0$.

Покажем, что ε — эпиморфизм. Пусть c_2 — произвольный элемент алгебры \mathfrak{C}_2 . Пусть $b_2 = \psi_2(c_2)$. Так как ψ_1 — эпиморфизм, то существует $c_1 \in \mathfrak{C}_1$, такой что $b_2 = \psi_1(c_1)$. Имеем $\psi_2(c_2 \Delta \varepsilon(c_1)) = \psi_2(c_2) \Delta \psi_2(\varepsilon(c_1)) = b_2 \Delta b_2 = 0$, то есть $c_2 \Delta \varepsilon(c_1) \in \text{Ker} \psi_2 = \text{Im} \varphi_2$. Пусть $a \in \mathfrak{A}$ таков, что $\varphi_2(a) = c_2 \Delta \varepsilon(c_1)$. Положим $c = c_1 \Delta \varphi_1(a)$. Тогда $\varepsilon(c) = \varepsilon(c_1) \Delta \varepsilon(\varphi_1(a)) = \varepsilon(c_1) \Delta \varphi_2(a) = \varepsilon(c_1) \Delta (c_2 \Delta \varepsilon(c_1)) = (\varepsilon(c_1) \Delta \varepsilon(c_1)) \Delta c_2 = c_2$.

Покажем единственность. Пусть для гомоморфизмов $\varepsilon_1, \varepsilon_2$ диаграмма (4) коммутативна. Пусть c — произвольный элемент алгебры \mathfrak{C} . Тогда $\psi_2(\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c)) = \psi_2(\varepsilon_1(c)) \Delta \psi_2(\varepsilon_2(c)) = \psi_1(c) \Delta \psi_1(c) = 0$ и $\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c) \in \text{Ker} \psi_2 = \text{Im} \varphi_2$. Тогда существует $a \in \mathfrak{A}$, такой что $\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c) = \varphi_2(a)$. Имеем $\varphi_2(a) = \varepsilon_1(\varphi_1(a)) = \varepsilon_2(\varphi_1(a))$. Так как $\text{Im} \varphi_1$ — идеал в \mathfrak{C} , то существует $a' \in \mathfrak{A}$, такой что $\varphi_1(a') = c \wedge \varphi_1(a)$. Получаем $\varepsilon_1(\varphi_1(a')) = \varepsilon_1(c \wedge \varphi_1(a)) = \varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_1(\varphi_1(a)) = \varepsilon_1(c) \wedge (\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c))$. Аналогично $\varepsilon_2(\varphi_1(a')) = \varepsilon_2(c) \wedge (\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c))$. Однако $\varepsilon_1(\varphi_1(a')) = \varepsilon_2(\varphi_1(a'))$; значит, $\varepsilon_1(c) \wedge (\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c)) = \varepsilon_2(c) \wedge (\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c))$. Наконец, $\varepsilon_1(c) = ((\varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_1(c)) \Delta (\varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_2(c))) \Delta (\varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_2(c)) = (\varepsilon_1(c) \wedge (\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c))) \Delta (\varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_2(c)) = (\varepsilon_2(c) \wedge (\varepsilon_1(c) \Delta \varepsilon_2(c))) \Delta (\varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_2(c)) = ((\varepsilon_2(c) \wedge \varepsilon_1(c)) \Delta (\varepsilon_2(c) \wedge \varepsilon_2(c))) \Delta (\varepsilon_1(c) \wedge \varepsilon_2(c)) = \varepsilon_2(c)$. \square

Таким образом, введенное нами на классе точных последовательностей отношение действительно является эквивалентностью⁸. Нахождение точных последовательностей с точностью до эквивалентности соответствует решению задачи о нахождении по \mathfrak{A} и \mathfrak{B} алгебры \mathfrak{C} , такой что $\mathfrak{A} \triangleleft \mathfrak{C}$ и $\mathfrak{C}/\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}$, с точностью до изоморфизма над \mathfrak{A} ⁹. Класс всех точных последовательностей вида (1) с точностью до эквивалентности обозначим через $\text{Ext}(\mathfrak{A}, \mathfrak{B})$.

Определение 13 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — алгебры Ершова и $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — вложение алгебры \mathfrak{A} в \mathfrak{B} в качестве идеала, то есть такой мономорфизм, что $\text{Im} \varphi \triangleleft \mathfrak{B}$. Пара $\langle \varphi, \mathfrak{B} \rangle$ называется *идеальным пополнением* алгебры \mathfrak{A} , если для любой алгебры Ершова \mathfrak{C} и вложения $\psi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ в качестве идеала существует единственный гомоморфизм $\psi' : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{B}$, такой что следующая диаграмма коммутативна:

$$\begin{array}{ccc} \mathfrak{A} & \xrightarrow{\varphi} & \mathfrak{B} \\ \psi \downarrow & \nearrow \psi' & \\ \mathfrak{C} & & \end{array}$$

Сразу отметим, что если идеальное пополнение существует, то оно единственно в следующем смысле: если $\langle \varphi_1, \mathfrak{B}_1 \rangle, \langle \varphi_2, \mathfrak{B}_2 \rangle$ — идеальные пополнения \mathfrak{A} , то существует единственный изоморфизм $\varepsilon : \mathfrak{B}_1 \rightarrow \mathfrak{B}_2$,

⁸То есть рефлексивно, транзитивно и симметрично.

⁹Пусть $\mathfrak{A} \triangleleft \mathfrak{C}_1, \mathfrak{A} \triangleleft \mathfrak{C}_2$ и $\varphi : \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{C}_2$ — изоморфизм. Мы говорим, что φ есть изоморфизм *над* \mathfrak{A} , если для любого $a \in \mathfrak{A}$ $\varphi(a) = a$.

такой что $\varphi_2 = \varphi \circ \varphi_1$ (другими словами, если в идеальном пополнении $\langle \varphi, \mathfrak{B} \rangle$ отождествлять \mathfrak{A} и $\varphi(\mathfrak{A})$, считая, что $\mathfrak{A} \triangleleft \mathfrak{B}$, то \mathfrak{B} единственна с точностью до изоморфизма над \mathfrak{A} и у нее не существует нетривиальных автоморфизмов над \mathfrak{A}). Действительно, рассмотрим следующую диаграмму:

$$\begin{array}{ccccc} \mathfrak{B}_2 & \xleftarrow{\varphi_2} & \mathfrak{A} & \xrightarrow{\varphi_1} & \mathfrak{B}_1 \\ & \searrow \varepsilon & \downarrow \varphi_1 & \nearrow \text{id} & \\ & \delta & \mathfrak{B}_1 & \delta \circ \varepsilon & \end{array}$$

Из определения идеального пополнения существуют единственные гомоморфизмы ε и δ , такие что $\varphi_2 = \varepsilon \circ \varphi_1$ и $\varphi_1 = \delta \circ \varphi_2$. Имеем $\varphi_1 = (\delta \circ \varepsilon) \circ \varphi_1$. Ясно, что $\varphi_1 = \text{id} \circ \varphi_1$. Так как в определении идеального пополнения говорится об единственности гомоморфизма, то $\text{id} = \delta \circ \varepsilon$. Но тогда ε — биекция и, следовательно, изоморфизм.

Теорема 5 Для каждой алгебры Ершова существует идеальное пополнение, причем его вторая компонента является булевой алгеброй.

Доказательство. Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Будем говорить, что идеал $I \triangleleft \mathfrak{A}$ является *локально главным*, если для любого $a \in \mathfrak{A}$ идеал $\widehat{a} \cap I$ — главный. Множество всех локально главных идеалов алгебры \mathfrak{A} обозначим $\mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$.

Имеем $\mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A}) \subseteq \mathcal{I}(\mathfrak{A})$ и $\mathfrak{A}, \{0\} \in \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$. Покажем, что $\mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ является подрешеткой в $\mathcal{I}(\mathfrak{A})$. Пусть $I_1, I_2 \in \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ и $a \in \mathfrak{A}$. Тогда $\widehat{a} \cap I_1 = \widehat{a_1}$ и $\widehat{a} \cap I_2 = \widehat{a_2}$ для некоторых $a_1, a_2 \in \mathfrak{A}$. Имеем $\widehat{a} \cap (I_1 \wedge I_2) = \widehat{a_1} \cap \widehat{a_2} = \widehat{a_1 \wedge a_2}$ и $\widehat{a} \cap (I_1 \vee I_2) = (\widehat{a} \cap I_1) \vee (\widehat{a} \cap I_2) = \widehat{a_1} \vee \widehat{a_2} = \widehat{a_1 \vee a_2}$.

Таким образом $\mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ — дистрибутивная решетка с нулем и единицей. Покажем, что она является решеткой с относительными дополнениями. Пусть $I \subseteq J$ — локально главные идеалы. Через $J \setminus I$ обозначим множество $\{j \in J : (\forall i \in I)(i \wedge j = 0)\}$. Ясно, что $J \setminus I \triangleleft \mathfrak{A}$, так как $0 \in J \setminus I$; для $j' \leq j \in J \setminus I$ и произвольного $i \in I$ $i \wedge j' \leq i \wedge j = 0$; для $j_1, j_2 \in J \setminus I$ и произвольного $i \in I$ $i \wedge (j_1 \vee j_2) = (i \wedge j_1) \vee (i \wedge j_2) = 0$. Покажем, что идеал $J \setminus I$ локально главный. Пусть $a \in \mathfrak{A}$ и для $a_1, a_2 \in \mathfrak{A}$ $\widehat{a} \cap I = \widehat{a_1}$ и $\widehat{a} \cap J = \widehat{a_2}$. Тогда $\widehat{a} \cap (J \setminus I) = \widehat{a_2 \setminus a_1}$. Действительно, если $x \leq a_2 \setminus a_1$, то $x \in J$ и $x \leq a$, поскольку $x \leq a_2$, а для произвольного $i \in I$ $x \wedge i = (x \wedge a) \wedge i = x \wedge (a \wedge i) = x \wedge (a_1 \wedge i) = (x \wedge a_1) \wedge i \leq ((a_2 \setminus a_1) \wedge a_1) \wedge i = 0$. Обратно, пусть $x \leq a$, $x \in J$ и для любого $i \in I$ $a \wedge i = 0$. Тогда $x \leq a_2$ и $x \wedge a_1 = 0$. Но тогда $x \setminus a_1 = x \setminus (x \wedge a_1) = x \setminus 0 = x$ и

$x \wedge (a_2 \setminus a_1) = (x \setminus a_1) \wedge (a_2 \setminus a_1) = (x \wedge a_2) \setminus a_1 = x \setminus a_1 = x$, то есть $x \leq a_2 \setminus a_1$. Покажем, что $J \setminus I$ является дополнением к I относительно J . Имеем $I \cap (J \setminus I) = \{x \in I \cap J : (\forall i \in I)(x \wedge i = 0)\} \subseteq \{x \in I \cap J : x \wedge x = 0\}$ и $I \cap (J \setminus I) = \{0\}$. Также имеем $I \vee (J \setminus I) \subseteq I \vee J = J$. Остается показать, что для любого $j \in J$ существуют $i \in I$ и $j_1 \in J \setminus I$, такие что $j = i \vee j_1$. Пусть $j \in J$, $\hat{j} \cap I = \hat{i}$ и $j_1 = j \setminus i$. По доказанному выше $\hat{j} \cap (J \setminus I) = \hat{j}_1$ и $j_1 \in J \setminus I$. Кроме того, $i \vee j_1 = i \vee j = j$, так как $i \leq j$.

Ясно, что каждый главный идеал является локально главным. Получаем, что $\mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ — булева алгебра и множество главных идеалов является идеалом этой алгебры, так как для $I \in \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ если $I \subseteq \hat{a}$, то $I = I \cap \hat{a}$. Для $a \in \mathfrak{A}$ пусть $q(a) = \hat{a}$; тогда q — вложение \mathfrak{A} в $\mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ в качестве идеала. Докажем, что пара $\langle q, \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A}) \rangle$ является идеальным пополнением алгебры \mathfrak{A} .

Пусть \mathfrak{B} — алгебра Ершова и $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — вложение в качестве идеала. Для $b \in \mathfrak{B}$ через $\varphi'(b)$ обозначим множество $\{a \in \mathfrak{A} : \varphi(a) \leq b\}$. Ясно, что $\varphi'(b)$ — идеал в \mathfrak{A} . Этот идеал является локально главным, так как для $a \in \mathfrak{A}$ $\hat{a} \cap \varphi'(b) = \{x \leq a : \varphi(x) \leq b\} = \{x \in \mathfrak{A} : \varphi(x) \leq \varphi(a) \wedge b\} = \hat{c}$, где $c = \varphi^{-1}(\varphi(a) \wedge b)$, поскольку для $x, y \in \mathfrak{A}$ $x \leq y \Leftrightarrow \varphi(x) \leq \varphi(y)$ и $\text{Im} \varphi \triangleleft \mathfrak{B}$. Отображение $\varphi' : \mathfrak{B} \rightarrow \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ является гомоморфизмом. Действительно, $\varphi(x) \leq b_1 \wedge b_2 \Leftrightarrow \varphi(x) \leq b_1 \ \& \ \varphi(x) \leq b_2$. Если $x \in \varphi'(b_1) \vee \varphi'(b_2)$, то для некоторых x_1, x_2 , таких что $\varphi(x_1) \leq b_1$ и $\varphi(x_2) \leq b_2$ имеем $x = x_1 \vee x_2$; следовательно, $\varphi(x) = \varphi(x_1) \vee \varphi(x_2) \leq b_1 \vee b_2$ и $x \in \varphi'(b_1 \vee b_2)$. Обратно, если $\varphi(x) \leq b_1 \vee b_2$, то $\varphi(x) = \varphi(x) \wedge (b_1 \vee b_2) = (\varphi(x) \wedge b_1) \vee (\varphi(x) \wedge b_2) = \varphi(x_1) \vee \varphi(x_2)$, где $\varphi(x_1) = \varphi(x) \wedge b_1$ и $\varphi(x_2) = \varphi(x) \wedge b_2$. В этом случае $x = x_1 \vee x_2$ и $x \in \varphi'(b_1) \vee \varphi'(b_2)$.

Имеем $q = \varphi \circ \varphi'$, так как $a \in \mathfrak{A}$ $\varphi'(\varphi(a)) = \{x \in \mathfrak{A} : \varphi(x) \leq \varphi(a)\} = \hat{a} = q(a)$. Осталось доказать единственность отображения φ' . Пусть $\psi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ — такой гомоморфизм, что $q = \varphi \circ \psi$. Покажем, что для любого $b \in \mathfrak{B}$ $\psi(b) = \varphi'(b)$. Если для $a \in \mathfrak{A}$ $a \in \psi(b)$, то $q(a) = \hat{a} \subseteq \psi(b)$, $q(a) = q(a) \cap \psi(b) = \psi(\varphi(a)) \cap \psi(b) = \psi(\varphi(a) \wedge b) = \psi(\varphi(a')) = q(a')$ для некоторого $a' \in \mathfrak{A}$, так как $\varphi(a) \wedge b \leq \varphi(a) \in \text{Im} \varphi \triangleleft \mathfrak{B}$. Но так как q — мономорфизм, то $a' = a$, $\varphi(a) = \varphi(a) \wedge b$, $\varphi(a) \leq b$ и $a \in \varphi'(b)$. Обратно, если $a \in \varphi'(b)$, то $\varphi(a) \leq b$, $\hat{a} = \psi(\varphi(a)) \subseteq \psi(b)$ и $a \in \psi(b)$. \square

Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова. Через $\langle q_{\mathfrak{A}}, \mathfrak{A}' \rangle$ будем обозначать ее идеальное пополнение, а через \mathfrak{A}^* — фактор-алгебру $\mathfrak{A}'/q_{\mathfrak{A}}(\mathfrak{A})$. Из замечания об единственности идеального пополнения следует, что алгебры \mathfrak{A}' и \mathfrak{A}^* определены однозначно с точностью до изоморфизма. Для

алгебр Ершова \mathfrak{A} и \mathfrak{B} через $\text{Hom}(\mathfrak{A}, \mathfrak{B})$ обозначим множество всех гомоморфизмов из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} .

Теорема 6 Для произвольных алгебр Ершова $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ существует взаимно однозначное соответствие между $\text{Ext}(\mathfrak{A}, \mathfrak{B})$ и $\text{Hom}(\mathfrak{B}, \mathfrak{A}^*)$.

Доказательство. Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, \mathfrak{C}$ — алгебры Ершова и

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{C} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B} \longrightarrow 0$$

— точная последовательность. Пусть $q = q_{\mathfrak{A}}$ и $p : \mathfrak{A}' \rightarrow \mathfrak{A}^*$ — факторизация \mathfrak{A}' по $\text{Im} q$. По определению идеального пополнения существует единственный гомоморфизм $\varphi' : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{A}'$, такой что $q = \varphi' \circ \varphi$. Имеем $\text{Ker} \psi \subseteq \text{Ker}(p \circ \varphi')$, так как для $c \in \text{Ker} \psi$ $c = \varphi(a)$ для некоторого $a \in \mathfrak{A}$ и $p(\varphi'(c)) = p(q(a)) = 0$. По теореме 1 существует единственный гомоморфизм $\varphi^* : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}^*$, такой что $p \circ \varphi' = \varphi^* \circ \psi$. Поставим его в соответствие исходной точной последовательности.

$$\begin{array}{ccccccc} & & \mathfrak{C} & & & & \\ & \nearrow \varphi & \downarrow \varphi' & \searrow \psi & & & \\ 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{q} & \mathfrak{A}' & \xrightarrow{p} & \mathfrak{A}^* \xleftarrow[\varphi^*]{} \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \end{array}$$

Соответствие определено. Осталось показать, что это определение корректно и что построенное соответствие является биекцией $\text{Ext}(\mathfrak{A}, \mathfrak{B})$ на $\text{Hom}(\mathfrak{B}, \mathfrak{A}^*)$.

Пусть есть две точные последовательности и соответствующие им гомоморфизмы:

$$\begin{array}{ccccccc} & & \mathfrak{C}_1 & & & & \\ & \nearrow \varphi_1 & \downarrow \varphi'_1 & \searrow \psi_1 & & & \\ 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{q} & \mathfrak{A}' & \xrightarrow{p} & \mathfrak{A}^* \xleftarrow[\varphi_2^*]{\varphi_1^*} \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \\ & \searrow \varphi_2 & \uparrow \varphi'_2 & \swarrow \psi_2 & & & \\ & & \mathfrak{C}_2 & & & & \end{array}$$

$\varphi'_1 \searrow \varepsilon \swarrow \varphi'_2$

Если эти последовательности эквивалентны, то существует гомоморфизм $\varepsilon : \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{C}_2$, такой что $\varphi_2 = \varepsilon \circ \varphi_1$ и $\psi_1 = \psi_2 \circ \varepsilon$. Тогда $q = \varphi'_2 \circ \varphi_2 = \varphi'_2 \circ (\varepsilon \circ \varphi_1) = (\varphi'_2 \circ \varepsilon) \circ \varphi_1$. Так как гомоморфизм φ'_1 единственен, то $\varphi'_1 =$

$\varphi'_2 \circ \varepsilon$. Пусть b — произвольный элемент \mathfrak{B} . Тогда для некоторого $c \in \mathfrak{C}_1$ $b = \psi_1(c) = \psi_2(\varepsilon(c))$. Получаем $\varphi_1^*(b) = p(\varphi'_1(c)) = p(\varphi'_2(\varepsilon(c))) = \varphi_2^*(b)$ и $\varphi_1^* = \varphi_2^*$, то есть соответствие определено корректно.

Покажем, что наше соответствие инъективно. Пусть $\varphi_1^* = \varphi_2^*$. Докажем, что для любого $c_1 \in \mathfrak{C}_1$ существует единственный $c_2 \in \mathfrak{C}_2$, такой что $\psi_1(c_1) = \psi_2(c_2)$ и $\varphi'_1(c_1) = \varphi'_2(c_2)$. Пусть $c_1 \in \mathfrak{C}_1$. Так как ψ_2 — эпиморфизм, то существует $c'_2 \in \mathfrak{C}_2$, такой что $\psi_1(c_1) = \psi_2(c'_2)$. Имеем $p(\varphi'_1(c_1) \Delta \varphi'_2(c'_2)) = p(\varphi'_1(c_1)) \Delta p(\varphi'_2(c'_2)) = \varphi_1^*(\psi_1(c_1)) \Delta \varphi_2^*(\psi_2(c'_2)) = 0$, то есть $\varphi'_1(c_1) \Delta \varphi'_2(c'_2) \in \text{Ker } p = \text{Im } q$. Значит, существует $a \in \mathfrak{A}$, такой что $\varphi'_1(c_1) \Delta \varphi'_2(c'_2) = q(a)$. Полагаем $c_2 = c'_2 \Delta \varphi_2(a)$. Тогда $\psi_2(c_2) = \psi_2(c'_2) \Delta \psi_2(\varphi_2(a)) = \psi_1(c_1) \Delta 0 = \psi_1(c_1)$ и $\varphi'_2(c_2) = \varphi'_2(c'_2) \Delta \varphi'_2(\varphi_2(a)) = \varphi'_2(c'_2) \Delta (\varphi'_1(c_1) \Delta \varphi'_2(c'_2)) = \varphi'_1(c_1)$. Осталось доказать единственность c_2 . Пусть $c_3 \in \mathfrak{C}_2$ обладает теми же свойствами, что и c_2 . Тогда $\psi_2(c_2 \Delta c_3) = \psi_2(c_2) \Delta \psi_2(c_3) = 0$ и для некоторого $a \in \mathfrak{A}$ $c_2 \Delta c_3 = \varphi_2(a)$. Но тогда $q(a) = \varphi'_2(c_2 \Delta c_3) = \varphi'_2(c_2) \Delta \varphi'_2(c_3) = \varphi'_1(c_1) \Delta \varphi'_1(c_1) = 0$, $a = 0$ и $c_3 = c_2$.

Единственный элемент c_2 , существование которого доказано выше, обозначим $\varepsilon(c_1)$. Отображение $\varepsilon : \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{C}_2$ является гомоморфизмом. Действительно, $\varepsilon(0) = 0$ и для $c'_1, c''_1 \in \mathfrak{C}_1$ элементы $\varepsilon(c'_1) \vee \varepsilon(c''_1)$ и $\varepsilon(c'_1) \wedge \varepsilon(c''_1)$ алгебры \mathfrak{C}_2 обладают теми свойствами, которые мы требуем от $\varepsilon(c'_1 \vee c''_1)$ и $\varepsilon(c'_1 \wedge c''_1)$ соответственно. Имеем $\psi_1 = \psi_2 \circ \varepsilon$ по определению ε . Кроме того, для произвольного $a \in \mathfrak{A}$ $\psi_2(\varphi_2(a)) = 0 = \psi_1(\varphi_1(a))$ и $\varphi'_2(\varphi_2(a)) = q(a) = \varphi'_1(\varphi_1(a))$, то есть элемент $\varphi_2(a)$ алгебры \mathfrak{C}_2 обладает всеми свойствами, которыми должен обладать $\varepsilon(\varphi_1(a))$. Значит, $\varphi_2 = \varepsilon \circ \varphi_1$ и гомоморфизм ε дает нам эквивалентность точных последовательностей.

Осталось доказать, что построенное соответствие сюръективно. Пусть φ^* — произвольный гомоморфизм алгебры \mathfrak{B} в алгебру \mathfrak{A}^* . Через \mathfrak{C} обозначим подалгебру в $\mathfrak{B} \oplus \mathfrak{A}'$, равную $\{\langle b, a' \rangle : \varphi^*(b) = p(a')\}$. Легко показать, что \mathfrak{C} действительно является подалгеброй, так как замкнуто относительно операций. Пусть для $a \in \mathfrak{A}$ $\varphi(a) = \langle 0, q(a) \rangle \in \mathfrak{C}$ и для $\langle b, a' \rangle \in \mathfrak{C}$ $\psi(\langle b, a' \rangle) = b$. Легко показать, что φ, ψ — гомоморфизмы и последовательность

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{C} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B} \longrightarrow 0$$

является точной. Пусть $\varphi_1^* : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}^*$ — гомоморфизм, который ставится этой последовательности при нашем соответствии. Покажем, что $\varphi_1^* = \varphi^*$.

Пусть b — произвольный элемент алгебры \mathfrak{B} . Тогда $b = \psi(\langle b, a' \rangle)$ для некоторого $a' \in \mathfrak{A}'$, такого что $\varphi^*(b) = p(a')$. Пусть $\varphi' : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{A}'$ — гомоморфизм, существование которого утверждается в определении идеального пополнения. Тогда $\varphi'(\langle b, a' \rangle) = a'$, поскольку отображение $\alpha : \langle x, y \rangle \mapsto y$ из \mathfrak{C} в \mathfrak{A}' является гомоморфизмом, удовлетворяющим свойству $q = \varphi \circ \alpha$. Имеем $\varphi_1^*(b) = \varphi_1^*(\psi(\langle b, a' \rangle)) = p(\varphi'(\langle b, a' \rangle)) = p(a') = \varphi^*(b)$. \square

Следствие 5 В точной последовательности

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{C} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B} \longrightarrow 0$$

\mathfrak{C} является булевой алгеброй тогда и только тогда, когда \mathfrak{B} является булевой алгеброй и соответствующий этой последовательности гомоморфизм является булевым.

Доказательство. Пусть $\varphi^* : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}^*$ — соответствующий этой последовательности гомоморфизм, $\varphi' : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{A}'$ — гомоморфизм, существование которого утверждается в определении идеального пополнения и p — факторизация \mathfrak{A}' по $q_{\mathfrak{A}}(\mathfrak{A})$. Отметим, что если \mathfrak{C} — булева алгебра, то φ' — булевый гомоморфизм. Действительно, можно считать, что $\mathfrak{A}' = \mathcal{I}_{\text{loc}}(\mathfrak{A})$ и $\varphi'(1) = \{a \in \mathfrak{A} : \varphi(a) \leq 1\} = \mathfrak{A}$. Отметим еще, что если \mathfrak{A}_1 — булева алгебра, \mathfrak{A}_2 — алгебра Ершова и $\alpha : \mathfrak{A}_1 \rightarrow \mathfrak{A}_2$ — эпиморфизм, то \mathfrak{A}_2 — булева алгебра и α — булевый эпиморфизм, поскольку $\alpha(1)$ является наибольшим элементом в $\text{Im } \alpha$.

Пусть \mathfrak{C} — булева алгебра. Тогда \mathfrak{B} — булева алгебра как образ эпиморфизма ψ и $\varphi^*(1) = \varphi^*(\psi(1)) = p(\varphi'(1)) = p(1) = 1$. Обратно, пусть \mathfrak{B} — булева алгебра и $\varphi^*(1) = 1$. Тогда из доказательства теоремы 6 и предложения 7 можно считать, что \mathfrak{C} изоморфна подалгебре в $\mathfrak{B} \oplus \mathfrak{A}'$, равной $\{\langle b, a' \rangle : \varphi^*(b) = p(a')\}$. Однако $\langle 1, 1 \rangle$ является элементом этой подалгебры. \square

Следствие 6 Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова. Тогда существует единственная (с точностью до изоморфизма над \mathfrak{A}) булева алгебра \mathfrak{B} , такая что $\mathfrak{A} \triangleleft \mathfrak{B}$ и $\mathfrak{B}/\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}_2^{10}$.

Следствие 7 Класс алгебр Ершова совпадает с классом идеалов булевых алгебр.

¹⁰Напомним, что \mathfrak{B}_2 — двухэлементная алгебра.

Единственную с точностью до изоморфизма над \mathfrak{A} булеву алгебру, существование которой утверждается в следствии 6, будем называть *минимальным булевым расширением* алгебры \mathfrak{A} .

5 Стоуновские топологические пространства.

Для алгебры Ершова \mathfrak{A} через $\text{Pr}(\mathfrak{A})$ обозначим множество всех простых идеалов алгебры \mathfrak{A} . Для $a \in \mathfrak{A}$ пусть $r(a) = \{P \in \text{Pr}(\mathfrak{A}) : a \notin P\}$.

Предложение 8 Отображение $r : a \mapsto r(a)$ является мономорфизмом из \mathfrak{A} в $\mathcal{P}(\text{Pr}(\mathfrak{A}))$.

Доказательство. Ясно, что $r(0) = \emptyset$. Для $a, b \in \mathfrak{A}$ имеем $r(a \wedge b) = \{P \in \text{Pr}(\mathfrak{A}) : a \wedge b \notin P\} = \{P \in \text{Pr}(\mathfrak{A}) : a \notin P \text{ \& } b \notin P\} = r(a) \cap r(b)$ и $r(a \vee b) = \{P \in \text{Pr}(\mathfrak{A}) : a \vee b \notin P\} = \{P \in \text{Pr}(\mathfrak{A}) : a \notin P \vee b \notin P\} = r(a) \cup r(b)$. Таким образом, r — гомоморфизм. По следствию 3 получаем, что $\text{Ker } r = \{0\}$. \square

Следствие 8 Любая алгебра Ершова изоморфна подалгебре алгебры $\mathcal{P}(X)$ для некоторого множества X .

Следствие 9 Любая булева алгебра изоморфна булевой подалгебре алгебры $\mathcal{P}(X)$ для некоторого множества X .

Доказательство. $r(1) = \text{Pr}(\mathfrak{A})$. \square

Пусть T — произвольное множество и $\tau \subseteq \mathcal{P}(T)$. Пара $\langle T, \tau \rangle$ называется *топологическим пространством*, если $T \in \tau$, для любого $\sigma \subseteq \tau$ $\bigcup \sigma \in \tau$ и для любых $X_1, X_2 \in \tau$ $X_1 \cap X_2 \in \tau$. Если $\langle T, \tau \rangle$ — топологическое пространство, то элементы τ называются *открытыми множествами*, а само τ — *топологией* или семейством открытых множеств. Из определения следует, что пустое множество является открытым в любом топологическом пространстве, так как каким бы ни было τ , всегда будет выполнено $\emptyset \subseteq \tau$ и $\bigcup \emptyset = \emptyset$.

Пусть $\langle T, \tau \rangle$ — топологическое пространство и $\delta \subseteq \mathcal{P}(T)$. Тогда δ называется *базой топологии* τ , если $\delta \subseteq \tau$ и для любого $X \in \tau$ существует $\sigma \subseteq \delta$, такое что $X = \bigcup \sigma$.

Предложение 9 Пусть T — множество и $\delta \subseteq \mathcal{P}(T)$. Тогда δ является базой некоторой топологии на T в том и только в том случае, если выполнены следующие два условия:

1. $\bigcup \delta = T$;
2. для любых $X, Y \in \delta$ и для любого $t \in X \cap Y$ существует $Z \in \delta$, такой что $t \in Z \subseteq X \cap Y$.

Доказательство. Необходимость. Пусть δ — база топологии τ . Условие 1 очевидно. Для условия 2 заметим, что если $X, Y \in \delta$, то $X \cap Y \in \tau$ и для некоторого $\sigma \subseteq \delta$ $X \cap Y = \bigcup \sigma$. Тогда в качестве Z можно взять любой элемент σ , содержащий t .

Достаточность. Пусть $\tau = \{\bigcup \sigma : \sigma \subseteq \delta\}$. Покажем, что τ является топологией на T . Принадлежность $T \in \tau$ следует из условия 1. Если $\pi \subseteq \tau$, то для каждого $X \in \pi$ существует $\sigma_X \subseteq \delta$, такое что $X = \bigcup \sigma_X$. В этом случае $\bigcup \pi = \bigcup \{\bigcup \sigma_X : X \in \pi\} = \bigcup \sigma$, где $\sigma = \bigcup \{\sigma_X : X \in \pi\}$. Ясно, что $\sigma \subseteq \delta$. Наконец, пусть $X, Y \in \tau$ и $X = \bigcup \sigma_X$, $Y = \bigcup \sigma_Y$ для $\sigma_X, \sigma_Y \subseteq \delta$. Для каждого $t \in X \cap Y$ существуют $X_t \in \sigma_X$ и $Y_t \in \sigma_Y$, такие что $t \in X_t$ и $t \in Y_t$. Пусть Z_t — такое множество из δ , что $t \in Z_t \subseteq X_t \cap Y_t$. Тогда $X \cap Y = \bigcup \{Z_t : t \in X \cap Y\}$. \square

Предложение 10 Для произвольной алгебры Ершова \mathfrak{A} семейство $\{r(a) : a \in \mathfrak{A}\}$ является базой топологии на $\text{Pr}(\mathfrak{A})$.

Доказательство. Пусть $\delta = \{r(a) : a \in \mathfrak{A}\}$. Проверим, что для δ выполняются оба условия предложения 9. Условие 1 выполнено, так как ни один простой идеал в \mathfrak{A} не совпадает с \mathfrak{A} . Условие 2 следует из равенства $r(a_1) \cap r(a_2) = r(a_1 \wedge a_2)$. \square

Пусть для алгебры Ершова \mathfrak{A} $\tau_{\mathfrak{A}}$ — топология на $\text{Pr}(\mathfrak{A})$, задаваемая базой $\{r(a) : a \in \mathfrak{A}\}$. Топологическое пространство $\langle \text{Pr}(\mathfrak{A}), \tau_{\mathfrak{A}} \rangle$ будем называть *стоуновским пространством* алгебры \mathfrak{A} и обозначать $\text{St}(\mathfrak{A})$.

Для $I \triangleleft \mathfrak{A}$ через $r(I)$ обозначим множество $\{P \in \text{Pr}(\mathfrak{A}) : I \not\subseteq P\}$. Заметим, что это обозначение согласуется с введенным ранее, поскольку для $a \in \mathfrak{A}$ $r(a) = r(\widehat{a})$.

Пусть $\langle L, \leq \rangle$ — произвольная решетка. Мы будем говорить, что эта решетка *полна*, если для произвольного (не обязательно конечного) $X \subseteq L$ существуют $\sup X$ и $\inf X$.

Предложение 11 Для произвольной алгебры Ершова \mathfrak{A} решетка идеалов $\mathcal{I}(\mathfrak{A})$ является полной.

Доказательство. Пусть $X \subseteq \mathcal{I}(\mathfrak{A})$. Тогда $\bigcap X \triangleleft \mathfrak{A}$ и $\bigcap X = \inf X$, поскольку порядок в $\mathcal{I}(\mathfrak{A})$ — это теоретико-множественное включение. Пусть $J = \bigcup \{I_1 \vee \dots \vee I_n : I_1, \dots, I_n \in X\}$. Имеем $J \triangleleft \mathfrak{A}$, так как $0 \in J$; для произвольного $x \in J$ и $y \leq x$ $y \in I_1 \vee \dots \vee I_n$ для $I_1, \dots, I_n \in X$, таких что $x \in I_1 \vee \dots \vee I_n$ и если $x \in I_1 \vee \dots \vee I_n$, $y \in I'_1 \vee \dots \vee I'_k$, то $x \vee y \in I_1 \vee \dots \vee I_n \vee I'_1 \vee \dots \vee I'_k$. Покажем, что $J = \sup X$. Ясно, что для каждого $I \in X$ $I \subseteq J$. Если же для некоторого $J' \triangleleft \mathfrak{A}$ $I \subseteq J'$ для всех $I \in X$, то для любых $I_1, \dots, I_n \in X$ $I_1 \vee \dots \vee I_n \subseteq J'$ и $J \subseteq J'$. \square

Лемма 1 Пусть для алгебры Ершова \mathfrak{A} $X \subseteq \mathcal{I}(\mathfrak{A})$. Тогда $r(\sup X) = \bigcup \{r(I) : I \in X\}$.

Доказательство. Пусть $P \in r(I)$ для некоторого $I \in X$. Тогда $I \not\subseteq P$, $\sup X \not\subseteq P$ и $P \in r(\sup X)$.

Пусть, наоборот, $P \notin \bigcup \{r(I) : I \in X\}$. Тогда для любого $I \in X$ $I \subseteq P$, $\sup X \subseteq P$ и $P \notin r(\sup X)$. \square

Предложение 12 Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Тогда

1. Для каждого $I \triangleleft \mathfrak{A}$ $r(I)$ — открытое множество в $\text{St}(\mathfrak{A})$.
2. Для $I_1, I_2 \triangleleft \mathfrak{A}$ $I_1 \subseteq I_2 \Leftrightarrow r(I_1) \subseteq r(I_2)$.
3. Для каждого открытого $X \subseteq \text{Pr}(\mathfrak{A})$ существует единственный $I \triangleleft \mathfrak{A}$, такой что $X = r(I)$.

Доказательство. (1) $I = \bigcup_{a \in I} r(a)$, так как $I = \sup \{\hat{a} : a \in I\}$.

(2) Если $I_1 \subseteq I_2$, то для каждого $P \in r(I_1)$ $I_1 \not\subseteq P$, $I_2 \not\subseteq P$ и $P \in r(I_2)$. Пусть, наоборот, $I_1 \not\subseteq I_2$. Тогда существует $a \in I_1$, такой что $a \notin I_2$. По теореме 3 существует $P \in \text{Pr}(\mathfrak{A})$, такой что $a \notin P$ и $I_2 \subseteq P$. Получаем $P \in r(I_1)$ и $P \notin r(I_2)$.

(3) Пусть $X = \bigcup \{r(a) : a \in \sigma\}$ для некоторого $\sigma \subseteq \mathfrak{A}$. Тогда $X = \bigcup \{r(\hat{a}) : a \in \sigma\} = r(\sup \{\hat{a} : a \in \sigma\}) = r(I)$, где $I = \sup \{\hat{a} : a \in \sigma\}$. Единственность I следует из предыдущего пункта. \square

Таким образом, $\tau_{\mathfrak{A}} = \{r(I) : I \triangleleft \mathfrak{A}\}$.

Подмножество топологического пространства называется *компактным*, если из каждого его открытого покрытия можно выбрать конечное подпокрытие.

Предложение 13 Пусть X — подмножество $\text{Pr}(\mathfrak{A})$. Тогда X открыто и компактно в том и только в том случае, если $X = r(a)$ для некоторого $a \in \mathfrak{A}$.

Доказательство. Пусть X открыто и компактно. Тогда $X = \bigcup_{a \in \sigma} r(a) = r(a_1) \cup \dots \cup r(a_n) = r(a_1 \vee \dots \vee a_n)$ для некоторых $\sigma \subseteq \mathfrak{A}$ и $a_1, \dots, a_n \in \sigma$. Пусть, наоборот, $X = r(a)$ для некоторого $a \in \mathfrak{A}$. Тогда X открыто. Пусть σ — открытое покрытие X , то есть $\sigma \subseteq \tau_A$ и $X \subseteq \bigcup \sigma$. Для каждого $Y \in \sigma$ пусть $Y = r(I_Y)$, где $I_Y \triangleleft \mathfrak{A}$. Имеем $r(\hat{a}) = X \subseteq \bigcup \{r(I_Y) : Y \in \sigma\} = r(\sup\{I_Y : Y \in \sigma\})$ и $\hat{a} \subseteq \sup\{I_Y : Y \in \sigma\}$. Значит, $a \in \sup\{I_Y : Y \in \sigma\}$ и для некоторых $Y_1, \dots, Y_n \in \sigma$ $a \in I_{Y_1} \vee \dots \vee I_{Y_n}$. Но тогда $\hat{a} \subseteq I_{Y_1} \vee \dots \vee I_{Y_n}$ и $X = r(\hat{a}) \subseteq r(I_{Y_1} \vee \dots \vee I_{Y_n}) = r(I_{Y_1}) \cup \dots \cup r(I_{Y_n}) = Y_1 \cup \dots \cup Y_n$. \square

Пусть $\langle T_1, \tau_1 \rangle, \langle T_2, \tau_2 \rangle$ — топологические пространства и φ — функция из T_1 в T_2 . Эта функция называется *непрерывной*, если для любого $X \in \tau_2$ $\varphi^{-1}(X) \in \tau_1$. Непрерывная функция называется *гомеоморфизмом*, если φ биективна и функция φ^{-1} непрерывна. Из определения видно, что биективная функция является гомеоморфизмом тогда и только тогда, когда для любого $X \subseteq T_1$ $X \in \tau_1 \Leftrightarrow \varphi(X) \in \tau_2$. В топологии гомеоморфизмы играют ту же роль, что изоморфизмы в алгебре. Если два топологических пространства гомеоморфны, то они "одинаковы" с точки зрения их топологической структуры. Если $\langle T_1, \tau_1 \rangle$ и $\langle T_2, \tau_2 \rangle$ гомеоморфны, то мы пишем $\langle T_1, \tau_1 \rangle \cong \langle T_2, \tau_2 \rangle$.

Следствие 10 Для алгебр Ершова $\mathfrak{A}_1, \mathfrak{A}_2$ $\mathfrak{A}_1 \cong \mathfrak{A}_2 \Leftrightarrow \text{St}(\mathfrak{A}_1) \cong \text{St}(\mathfrak{A}_2)^{11}$.

Доказательство. Необходимость очевидна. Достаточность следует из предложения 13, так как у гомеоморфных пространств решетки открыто-замкнутых множеств (рассматриваемые относительно теоретико-множественного включения) изоморфны. \square

Топологическое пространство $\langle T, \tau \rangle$ называется *хаусдорфовым* (или *отделимым*, или *T_2 -пространством*), если для любых $x, y \in T$, таких что $x \neq y$, существуют $U, V \in \tau$, такие что $x \in U$, $y \in V$ и $U \cap V = \emptyset$.

¹¹Таким образом, наряду с решетками, алгебрами и кольцами стоуновские пространства дают нам еще один способ задания булевых алгебр и алгебр Ершова. Многие важные результаты, относящиеся к булевым алгебрам, были впервые сформулированы на языке топологии. Ниже мы ограничимся тем, что выясним, какой системой аксиом задаются стоуновские пространства.

Предложение 14 Для алгебры Ершова \mathfrak{A} пространство $\text{St}(\mathfrak{A})$ хаусдорфово.

Доказательство. Пусть $P \neq Q$ — два простых идеала алгебры \mathfrak{A} . Так как P и Q — максимальные идеалы, то $P \not\subseteq Q$ и $Q \not\subseteq P$. Значит, существуют $a \in P \setminus Q$ и $b \in Q \setminus P$. Имеем: $P \in r(b) \setminus r(a) = r(b \setminus a)$, $Q \in r(a) \setminus r(b) = r(a \setminus b)$. Вместе с тем $r(a \setminus b) \cap r(b \setminus a) = r((a \setminus b) \wedge (b \setminus a)) = r(0) = \emptyset$. \square

Подмножество топологического пространства называется *замкнутым*, если его дополнение открыто.

Предложение 15 В хаусдорфовом топологическом пространстве компактные подмножества замкнуты.

Доказательство. Пусть $\langle T, \tau \rangle$ — хаусдорфово топологическое пространство и $X \subseteq T$ компактно. Обозначим $\bar{X} = T \setminus X$.

Для каждого $a \in \bar{X}$ и $x \in X$ зафиксируем открытые множества $U_{a,x}$ и $V_{a,x}$, такие что $x \in U_{a,x}$, $a \in V_{a,x}$ и $U_{a,x} \cap V_{a,x} = \emptyset$. Для $a \in \bar{X}$ имеем $\{U_{a,x} : x \in X\}$ — открытое покрытие X . Для него существует конечное подпокрытие $\{U_{a,x_1}, \dots, U_{a,x_n}\}$. Пусть $V_a = V_{a,x_1} \cap \dots \cap V_{a,x_n}$. Тогда V_a открыто, $a \in V_a$ и $V_a \cap X \subseteq V_a \cap (U_{a,x_1} \cup \dots \cup U_{a,x_n}) = \emptyset$. Имеем $\bar{X} = \bigcup_{a \in \bar{X}} V_a$. \square

Предложение 16 Замкнутое подмножество компактного множества компактно.

Доказательство. Пусть $\langle T, \tau \rangle$ — топологическое пространство, $X \subseteq T$ компактно и $Y \subseteq X$ замкнуто. Пусть σ — открытое покрытие Y . Тогда $\sigma \cup \{T \setminus Y\}$ — открытое покрытие X и из него можно выбрать конечное подпокрытие. \square

Топологическое пространство $\langle T, \tau \rangle$ называется *локально компактным*, если для любого $t \in T$ существуют $U, V \subseteq T$, такие что U открыто, V компактно и $t \in U \subseteq V$. Заметим, что каждое компактное пространство является локально компактным.

Определение 14 Топологическое пространство называется *обобщенно булевым*, если оно гомеоморфно $\text{St}(\mathfrak{A})$ для некоторой алгебры Ершова \mathfrak{A} .

Лемма 2 Пусть топологическое пространство $\langle T, \tau \rangle$ локально компактно и существует база топологии τ , состоящая из открыто-замкнутых множеств. Тогда для любых $t \in T$ и открытого множества U , таких что $t \in U$, существует открытое компактное множество V , такое что $t \in V \subseteq U$.

Доказательство. Пусть $U \subseteq T$ открыто и $t \in U$. Так как U является объединением открыто-замкнутых множеств, то существует открытое и замкнутое множество V_1 , такое что $t \in V_1 \subseteq U$. Из локальной компактности существуют открытое множество U_1 и компактное множество W , такие что $t \in U_1 \subseteq W$. Так как U_1 является объединением открыто-замкнутых множеств, то существует открытое и замкнутое множество V_2 , такое что $t \in V_2 \subseteq U_1$. Пусть $V = V_1 \cap V_2$. Тогда V открыто как пересечение открытых множеств и замкнуто как пересечение замкнутых множеств. Ясно, что $t \in V$. Так как $V \subseteq V_2 \subseteq U_1 \subseteq W$, то, по предложению 16, V компактно. Наконец, $V \subseteq V_1 \subseteq U$. \square

Теорема 7 Топологическое пространство является обобщенно булевым тогда и только тогда, когда для него выполнены следующие три условия:

1. хаусдорфовость;
2. локальная компактность;
3. открыто-замкнутые множества образуют базу топологии¹².

Доказательство. Необходимость. Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Тогда пункт 1 для $\text{St}(\mathfrak{A})$ следует из предложения 14. Пункт 2 — из предложения 13, так как для любого $P \in \text{Pr}(\mathfrak{A})$ существует $a \in \mathfrak{A}$, такой что $a \notin P$, и $P \in r(a)$. Наконец, пункт 3 — из предложений 13, 14, 15 и определения топологии $\tau_{\mathfrak{A}}$.

Достаточность. Пусть топологическое пространство $\langle T, \tau \rangle$ удовлетворяет условиям 1 – 3. Пусть $B = \{b \subseteq T : b \text{ открыто и компактно}\}$. Тогда $\langle B, \subseteq \rangle$ — частично упорядоченное множество с нулем, равным \emptyset . Покажем, что для $b_1, b_2 \in B$ $b_1 \cup b_2 \in B$, $b_1 \cap b_2$ и $b_1 \setminus b_2 \in B$.

¹²Выше мы доказали, что открытым подмножествам стоуновского пространства соответствуют идеалы алгебры Ершова, причем компактным открытым множествам соответствуют главные идеалы. Заметим также, что открыто-замкнутым множествам соответствуют локально главные идеалы.

Пусть $b_1, b_2 \in B$. Тогда $b_1 \cup b_2$ открыто как объединение открытых множеств и компактно как объединение двух компактных множеств. Следовательно, $b_1 \cup b_2 \in B$. $b_1 \cap b_2$ также открыто. Кроме того, по предложению 15 b_1, b_2 — замкнуты и $b_1 \cap b_2$ замкнуто как пересечение замкнутых множеств. Так как $b_1 \cap b_2 \subseteq b_1$, то $b_1 \cap b_2$ компактно по предложению 16 и, следовательно, $b_1 \cap b_2 \in B$. Аналогично $b_1 \setminus b_2 = b_1 \cap (T \setminus b_2)$ открыто как пересечение открытых множеств, замкнуто как пересечение замкнутых множеств и компактно как замкнутое подмножество компактного множества b_1 . Следовательно, и $b_1 \setminus b_2 \in B$.

Получаем, что $\mathfrak{B} = \langle B, \cup, \cap, \setminus, \emptyset \rangle$ является подалгеброй в $\mathcal{P}(T)$ и, следовательно, алгеброй Ершова. Докажем, что $\langle T, \tau \rangle \cong \text{St}(\mathfrak{B})$.

Пусть P — простой идеал алгебры \mathfrak{B} . Через X_P обозначим подмножество T , равное $\bigcup \{b : b \in P\}$. Множество X_P открыто.

Покажем, что $X_P \neq T$. Пусть это не так. Тогда для любого $t \in T$ существует $b_t \in P$, такой что $t \in b_t$. Выберем $b' \in B \setminus P$. Тогда $b' \subseteq \bigcup \{b_t : t \in b'\}$. Получаем, что $\{b_t : t \in b'\}$ — открытое покрытие для b' и из него можно выбрать конечное подпокрытие $\{b_{t_1}, \dots, b_{t_n}\}$. Но тогда $b' \subseteq b_{t_1} \cup \dots \cup b_{t_n}$ и $b' \in P$. Противоречие.

Таким образом, множество $T \setminus X_P$ непусто. Покажем, что это множество не может содержать более одного элемента. Предположим противное. Пусть $t_1, t_2 \in T \setminus X_P$ и $t_1 \neq t_2$. Из хаусдорфовости следует, что существуют открытые множества $U_1, U_2 \subseteq T$, такие что $t_1 \in U_1$, $t_2 \in U_2$ и $U_1 \cap U_2 = \emptyset$. По лемме 2 существуют $b_1, b_2 \in B$, такие что $t_1 \in b_1 \subseteq U_1$ и $t_2 \in b_2 \subseteq U_2$. Имеем $b_1, b_2 \notin P$, так как b_1 и b_2 содержат элементы t_1 и t_2 , не принадлежащие X_P . Однако $b_1 \cap b_2 \subseteq U_1 \cap U_2 = \emptyset \in P$ и, значит, идеал P не простой. Противоречие.

Для $P \in \text{Pr}(\mathfrak{B})$ через $\varphi(P)$ обозначим единственный элемент множества $T \setminus X_P$. Покажем, что $\varphi : \text{Pr}(\mathfrak{B}) \rightarrow T$ — гомеоморфизм.

Сначала покажем, что для $b \in \mathfrak{B}$ и $P \in \text{Pr}(\mathfrak{B})$ $b \in P \Leftrightarrow \varphi(P) \notin b$. Действительно, если $b \in P$, то $b \subseteq X_P$ и $\varphi(P) \notin b$, так как $\varphi(P) \notin X_P$. Пусть, наоборот, $\varphi(P) \notin b$. Тогда $b \subseteq X_P = \bigcup \{b' : b' \in P\}$. В силу компактности b найдутся $b'_1, \dots, b'_k \in P$, такие что $b \subseteq b'_1 \cup \dots \cup b'_k$. Но тогда $b \in P$.

Теперь если для $t \in T$ $t = \varphi(P_1) = \varphi(P_2)$, то $P_1 = \{b \in B : t \notin b\} = P_2$. Значит, φ инъективно. Пусть $t \in T$. Тогда $P_t = \{b \in B : t \notin b\}$ — простой идеал в \mathfrak{B} и $\varphi(P_t) = t$, так как $t \notin X_{P_t}$. Следовательно, φ сюръективно.

Покажем, что φ непрерывно. Пусть $U \subseteq T$ — открытое множество. Докажем, что $\varphi^{-1}(U) = \{P \in \text{Pr}(\mathfrak{B}) : \varphi(P) \in U\}$ равно $r(I_U)$, где I_U —

идеал \mathfrak{B} , равный $\{b \in B : b \subseteq U\}$. Пусть $\varphi(P) \in U$. Тогда по лемме 2 существует $b \in B$, такой что $\varphi(P) \in b \subseteq U$. Имеем $b \notin P$ и $b \in I_U$, то есть $I_U \not\subseteq P$ и $P \in r(I_U)$. Обратно, пусть $P \in r(I_U)$, то есть $I_U \not\subseteq P$. Тогда найдется $b \in I_U$, такой что $b \notin P$. Имеем $\varphi(P) \in b$, $b \subseteq U$ и $\varphi(P) \in U$.

Осталось доказать, что φ^{-1} непрерывно. Пусть X — открытое множество в $\text{St}(\mathfrak{B})$. Тогда $X = r(I)$ для некоторого $I \triangleleft \mathfrak{B}$. Пусть $U_I = \bigcup\{b : b \in I\}$. Множество U_I — открытое подмножество T . Заметим, что $I = \{b : b \subseteq U_I\}$. Действительно, включение $I \subseteq \{b : b \subseteq U_I\}$ очевидно. Обратно, если $b \subseteq U_I = \bigcup\{b' : b' \in I\}$, то в силу компактности b найдутся $b'_1, \dots, b'_k \in I$, такие что $b \subseteq b'_1 \cup \dots \cup b'_k$, и $b \in I$. Окончательно имеем $I = I_{U_I}$ и $\varphi(r(I)) = \varphi(r(I_{U_I})) = U_I$. \square

Определение 15 Топологическое пространство называется *булевым*, если оно гомеоморфно $\text{St}(\mathfrak{B})$ для некоторой булевой алгебры \mathfrak{B} .

Следствие 11 (из теоремы 7) Топологическое пространство является булевым тогда и только тогда, когда для него выполнены следующие три условия:

1. хаусдорфовость;
2. компактность;
3. открыто-замкнутые множества образуют базу топологии.

Доказательство. Необходимость. Пункты 1 и 3 следуют из теоремы 7. Пункт 2 следует из предложения 13, так как для булевой алгебры \mathfrak{B} $\text{Pr}(\mathfrak{B}) = r(1)$.

Достаточность. При доказательстве теоремы 7 было установлено, что если топологическое пространство $\langle T, \tau \rangle$ удовлетворяет свойствам 1 – 3, то оно гомеоморфно стоуновскому пространству алгебры Ершова, образованной открытыми компактными подмножествами T . Однако если $\langle T, \tau \rangle$ компактно, то соответствующая алгебра Ершова содержит наибольший элемент T и, следовательно, является булевой алгеброй. \square

Предложение 17 Пусть \mathfrak{A} — конечная алгебра Ершова. Тогда $\mathfrak{A} \cong \mathcal{P}(X)$ для некоторого конечного множества X .

Доказательство. Положим $X = \text{Pr}(\mathfrak{A})$. Тогда $\langle X, \tau_{\mathfrak{A}} \rangle = \text{St}(\mathfrak{A})$. Множество X конечно. Тогда каждое подмножество X конечно и, следовательно, компактно. По предложениям 14 и 15 все подмножества X замкнуты. Значит, все подмножества X открыты. Получаем, что мономорфизм $r : \mathfrak{A} \rightarrow \mathcal{P}(X)$ является, по предложению 13, изоморфизмом. \square

В частности, каждая конечная алгебра Ершова является булевой алгеброй.

Предложение 18 Пусть \mathfrak{B} — бесконечная булева алгебра. Тогда $|\mathfrak{B}| \leq |\text{Pr}(\mathfrak{B})|$.

Доказательство. Ясно, что $\text{Pr}(\mathfrak{B})$ бесконечно, так как \mathfrak{B} изоморфна подалгебре в $\mathcal{P}(\text{Pr}(\mathfrak{B}))$. Для $P, Q \in \text{Pr}(\mathfrak{B})$, таких что $P \neq Q$, пусть $U_{P,Q}$ и $U_{Q,P}$ — такие открытые подмножества $\text{Pr}(\mathfrak{B})$, что $P \in U_{P,Q}$, $Q \in U_{Q,P}$ и $U_{P,Q} \cap U_{Q,P} = \emptyset$. Пусть теперь b — произвольный элемент алгебры \mathfrak{B} . Множество $r(b)$ компактно. То же самое верно относительно множества $r(c(b)) = \text{Pr}(\mathfrak{B}) \setminus r(b)$. Для произвольного $P \in r(b)$ имеем $r(c(b)) \subseteq \bigcup \{U_{Q,P} : Q \in r(c(b))\}$. В силу компактности $r(c(b)) \subseteq U_{Q_1,P} \cup \dots \cup U_{Q_k,P}$ для некоторых $Q_1, \dots, Q_k \in r(c(b))$. Пусть $V_P = U_{P,Q_1} \cap \dots \cap U_{P,Q_k}$. Имеем $P \in V_P \subseteq r(b)$ и множество V_P открыто. Теперь $r(b) = \bigcup \{V_P : P \in r(b)\}$. Из компактности получаем $r(b) = V_{P_1} \cup \dots \cup V_{P_n}$. Таким образом, каждое множество вида $r(b)$ можно представить в виде конечного объединения конечных пересечений множеств вида $U_{P,Q}$. Значит, множеств вида $r(b)$ не больше, чем конечных последовательностей, составленных из элементов множества $\{\langle P, Q \rangle : P \neq Q\} \cup \{\cup, \cap, (,)\}$. А множество $\{\langle P, Q \rangle : P \neq Q\}$ бесконечно и его мощность равна $|\text{Pr}(\mathfrak{B})|$. \square

Позже мы покажем, что для счетной булевой алгебры \mathfrak{B} множество $\text{Pr}(\mathfrak{B})$ либо счетно, либо континуально¹³.

6 Линейные базисы.

Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова и $X \subseteq \mathfrak{A}$. Через $\text{gr}(X)$ обозначим наименьшую по включению подалгебру в \mathfrak{A} , содержащую X . Легко доказать, что $\text{gr}(X) = \{t(a_1, \dots, a_k) : a_1, \dots, a_k \in X, t(x_1, \dots, x_k) \text{ — терм}\}$. Будем говорить, что $\text{gr}(X)$ есть подалгебра в \mathfrak{A} , порожденная множеством X . Если

¹³Безотносительно к тому, справедлива континуум-гипотеза или нет.

$L \subseteq \mathfrak{A}$ и $\langle L, \leq \rangle$ — линейно упорядоченное множество, то скажем, что L — цепь.

Определение 16 *Линейным базисом* алгебры Ершова \mathfrak{A} называется цепь $L \subseteq \mathfrak{A}$, такая что $0 \in L$ и $\mathfrak{A} = \text{gr}(L)$.

Лемма 3 Пусть $a_0 < \dots < a_k$ — элементы алгебры Ершова и $a_0 \Delta \dots \Delta a_k = 0$. Тогда $a_0 = 0$ и $k = 0$.

Доказательство. Достаточно показать, что не существует конечной цепи $0 < a_1 < \dots < a_k$, такой что $a_1 \Delta \dots \Delta a_k = 0$. Предположим, что такая цепь существует. Тогда $0 = a_1 \wedge 0 = a_1 \wedge (a_1 \Delta \dots \Delta a_k) = (a_1 \wedge a_1) \Delta (a_1 \wedge a_2) \Delta \dots \Delta (a_1 \wedge a_k) = a_1 \Delta a_1 \Delta \dots \Delta a_1$ и число k — четное. Но тогда $0 = a_2 \wedge 0 = a_2 \wedge (a_1 \Delta \dots \Delta a_k) = (a_2 \wedge a_1) \Delta (a_2 \wedge a_2) \Delta \dots \Delta (a_2 \wedge a_k) = a_1 \Delta a_2 \Delta \dots \Delta a_2 = a_1 \Delta a_2$ и $a_1 = a_2$. Противоречие. \square

Лемма 4 Пусть L — линейный базис алгебры Ершова \mathfrak{A} . Тогда для любого $a \in \mathfrak{A}$ существует единственная конечная последовательность $0 = l_0 < \dots < l_k$ элементов из L , такая что $a = l_0 \Delta \dots \Delta l_k$.

Доказательство. Существование. Пусть $Y = \{l_0 \Delta \dots \Delta l_k : l_0, \dots, l_k \in L\}$. Ясно, что $0 \in Y$. Ясно, что Y замкнуто относительно операции Δ . Множество Y также замкнуто относительно \wedge , так как $(l_0 \Delta \dots \Delta l_k) \wedge (l'_0 \Delta \dots \Delta l'_m) = (l_0 \wedge l'_0) \Delta \dots \Delta (l_k \wedge l'_m)$. Но тогда Y замкнуто относительно \vee и \setminus , поскольку справедливы тождества $x \vee y = x \Delta y \Delta (x \wedge y)$ и $x \setminus y = (x \Delta y) \wedge x$. Значит, Y — подалгебра в \mathfrak{A} , содержащая L , и поскольку $\mathfrak{A} = \text{gr}(L)$, то $Y = \mathfrak{A}$. Получаем, что любой элемент алгебры \mathfrak{A} является элементом Y и, следовательно, может быть представлен в виде симметрической разности элементов из L .

Единственность. Пусть $0 = l_0 < \dots < l_k$, $0 = l'_0 < \dots < l'_m$ и $a = l_0 \Delta \dots \Delta l_k = l'_0 \Delta \dots \Delta l'_m$. Предположим, что $\{l_0, \dots, l_k\} \neq \{l'_0, \dots, l'_m\}$. Пусть $\{l''_1 < \dots < l''_s\} = \{l_0, \dots, l_k\} \Delta \{l'_0, \dots, l'_m\}$. Тогда $0 = a \Delta a = (l_0 \Delta \dots \Delta l_k) \Delta (l'_0 \Delta \dots \Delta l'_m) = l''_1 \Delta \dots \Delta l''_s$, что противоречит предыдущей лемме. \square

Этот результат можно интерпретировать следующим образом. Если \mathfrak{A} — алгебра Ершова, то рассматривая \mathfrak{A} относительно симметрической разности и нуля, получаем абелеву группу. В силу тождества $x \Delta x = 0$ эта группа является векторным пространством над двухэлементным полем $\mathbb{F}_2 = \{0, 1\}$. Тогда если $L \subseteq \mathfrak{A}$ — линейный базис, то $L \setminus \{0\}$ — базис \mathfrak{A} как векторного пространства.

Предложение 19 Пусть L_1 — линейный базис алгебры \mathfrak{A}_1 , L_2 — линейный базис алгебры \mathfrak{A}_2 и $L_1 \cong L_2$. Тогда $\mathfrak{A}_1 \cong \mathfrak{A}_2$.

Доказательство. Пусть $\varphi : L_1 \rightarrow L_2$ — изоморфизм линейных порядков. Продолжим φ до отображения из \mathfrak{A}_1 в \mathfrak{A}_2 . Пусть a — произвольный элемент \mathfrak{A}_1 . Тогда для некоторых l_0, \dots, l_k имеем $a = l_0 \Delta \dots \Delta l_k$. Полагая $\varphi^*(a) = \varphi(l_0) \Delta \dots \Delta \varphi(l_k)$.

Из леммы 4 следует, что φ^* определено корректно, продолжает отображение φ и является биективным отображением. Из определения φ^* следует, что это отображение сохраняет операцию симметрической разности. Покажем, что φ^* сохраняет пересечения.

Пусть a и b — элементы \mathfrak{A}_1 , равные $l_0 \Delta \dots \Delta l_k$ и $l'_0 \Delta \dots \Delta l'_m$ соответственно. Тогда $a \wedge b = (l_0 \wedge l'_0) \Delta \dots \Delta (l_k \wedge l'_m)$ и $\varphi^*(a \wedge b) = \varphi(l_0 \wedge l'_0) \Delta \dots \Delta \varphi(l_k \wedge l'_m) = (\varphi(l_0) \wedge \varphi(l'_0)) \Delta \dots \Delta (\varphi(l_k) \wedge \varphi(l'_m)) = (\varphi(l_0) \Delta \dots \Delta \varphi(l_k)) \wedge (\varphi(l'_0) \Delta \dots \Delta \varphi(l'_m)) = \varphi^*(a) \wedge \varphi^*(b)$.

Ясно, что $\varphi^*(0) = 0$. Также ясно, что φ^* сохраняет объединения, так как объединение выражается через пересечение и симметрическую разность. Получаем, что φ^* — изоморфизм \mathfrak{A}_1 на \mathfrak{A}_2 . \square

Таким образом, алгебра Ершова определяется своим линейным базисом с точностью до изоморфизма. Обратное, к сожалению, не верно. Опишем, как по произвольному линейному порядку с наименьшим элементом построить алгебру Ершова, в которой существует линейный базис, изоморфный данному порядку.

Пусть L — линейный порядок с нулем. Для $l_1, l_2 \in L$ пусть $[l_1, l_2) = \{l \in L : l_1 \leq l < l_2\}$. Пусть теперь $L^* = \{[0, l) : l \in L\}$. Ясно, что $\langle L^*, \subseteq \rangle \cong \langle L, \leq \rangle$; наименьшим элементом в L^* является пустое множество. Через \mathfrak{B}_L обозначим подалгебру в $\mathcal{P}(L)$, порожденную множеством L^* . Множество L^* является цепью в \mathfrak{B}_L , содержащей \emptyset и, естественно, порождает \mathfrak{B}_L . Следовательно, L^* — линейный базис и \mathfrak{B}_L — требуемая алгебра¹⁴.

Легко понять, какой вид имеют элементы \mathfrak{B}_L . Нулевой элемент равен пустому множеству. Если $b \in \mathfrak{B}_L$ — ненулевой элемент, то $b = [0, l_1) \Delta \dots \Delta [0, l_k)$ для некоторых $0 < l_1 < \dots < l_k \in L$. При четном k имеем

¹⁴В теореме 2 мы не случайно выбрали обозначение \mathfrak{B}_2 для двухэлементной булевой алгебры. Если рассматривать число 2 как двухэлементный линейный порядок, то алгебра, построенная по этому порядку, как раз и будет состоять из двух элементов. Далее мы будем часто использовать это обозначение.

$b = [l_1, l_2) \cup \dots \cup [l_{k-1}, l_k)$, а при нечетном k $b = [0, l_1) \cup \dots \cup [l_{k-1}, l_k)$. Во всех случаях $b = [l_0, l_1) \cup \dots \cup [l_{2m}, l_{2m+1})$ для некоторых $0 \leq l_0 < l_1 < \dots < l_{2m} \in L$ и $m \geq 0$. Из этого описания видно, что \mathfrak{B}_L является булевой алгеброй тогда и только тогда, когда линейный порядок L содержит наибольший элемент¹⁵.

Таким образом, для каждого линейного порядка с нулем существует алгебра Ершова, обладающая изоморфным базисом. Обратное в общем случае неверно¹⁶. Тем не менее, справедлива

Теорема 8 У каждой не более чем счетной алгебры Ершова существует линейный базис.

Доказательство. Если \mathfrak{A} — конечная алгебра, то $\mathfrak{A} \cong \mathcal{P}(X)$ для некоторого конечного множества X . Но тогда $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}_L$, где L — конечный линейный порядок, содержащий столько же элементов, сколько содержится в множестве X .

Пусть \mathfrak{A} — счетная. Имеем $\mathfrak{A} = \{a_0, a_1, \dots\}$. Построим по индукции последовательность линейных порядков $L_0 \subseteq L_1 \subseteq \dots$, таких что для любого i $L_i \subseteq \mathfrak{A}$.

Полагаем $L_0 = 0$. Пусть для $n \in \mathbb{N}$ порядок $L_n = \{0 = l_0 < \dots < l_k\}$ построен. Для $i < k$ пусть $c_{i+1} = l_i \vee (l_{i+1} \wedge a_n)$ и пусть $c_{k+1} = l_k \vee a_n$. Имеем $0 = l_0 \leq c_1 \leq l_1 \leq c_2 \leq \dots \leq l_k \leq c_{k+1}$. Полагаем $L_{n+1} = L_n \cup \{c_1, \dots, c_{k+1}\}$.

Пусть $L = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} L_n$. Покажем, что L — линейный базис в \mathfrak{A} . Ясно, что L — цепь, содержащая 0. Пусть a — произвольный элемент алгебры \mathfrak{A} . Необходимо показать, что a выражается через элементы L при помощи операций.

Имеем $a = a_n$ для некоторого $n \in \mathbb{N}$. Пусть $l_0 \leq c_1 \leq l_1 \leq c_2 \leq \dots \leq l_k \leq c_{k+1}$ — такие же, как при определении порядка L_{n+1} . Для $i < k$ имеем $l_i \triangle c_{i+1} = l_i \triangle (l_i \vee (l_{i+1} \wedge a)) = l_i \triangle (l_i \triangle (l_{i+1} \wedge a) \triangle (l_i \wedge l_{i+1} \wedge a)) = (l_i \wedge a) \triangle (l_{i+1} \wedge a)$. Кроме того, $l_k \triangle c_{k+1} = l_k \triangle (l_k \vee a) = (l_k \wedge a) \triangle a$. Беря симметрическую разность элементов $l_i \triangle c_{i+1}$ по всем i от 1 до k видим,

¹⁵Отметим, что в книге С. С. Гончарова [1] принята несколько другая система обозначений. В этой книге алгебра \mathfrak{B}_L всегда булева; к линейному порядку L сначала добавляется наибольший элемент $+\infty$, а затем по полученному порядку описанным нами способом строится алгебра.

¹⁶В качестве упражнения читателям предлагается доказать, что алгебра $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ не имеет линейного базиса.

что большинство слагаемых сокращается; получаем $l_0 \Delta c_1 \Delta \dots \Delta l_k \Delta c_{k+1} = (l_0 \wedge a) \Delta a$. Последнее равно a , поскольку $l_0 = 0$. \square

Определение 17 Пусть $L \subseteq \mathfrak{A}$ — цепь в алгебре Ершова \mathfrak{A} . Цепь L называется *максимальной*, если для любой цепи $L' \subseteq \mathfrak{A}$ из $L \subseteq L'$ следует $L = L'$.

Определение 18 Цепь $L \subseteq \mathfrak{A}$ называется *строго максимальной*, если для любого эпиморфизма $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ $\varphi(L)$ — максимальная цепь в \mathfrak{B} .

Взяв в качестве эпиморфизма тождественное отображение алгебры \mathfrak{A} на себя, легко заметить, что каждая строго максимальная цепь является максимальной.

Лемма 5 Если L — линейный базис в \mathfrak{A} , то L — максимальная цепь в \mathfrak{A} .

Доказательство. Пусть L — линейный базис, но не максимальная цепь. Существует цепь $L' \subseteq \mathfrak{A}$, такая что $L \subset L'$. Рассмотрим $a \in L' \setminus L$. По лемме 4 существуют $0 = l_0 < \dots < l_k \in L$ для некоторого $k \geq 1$, такие что $a = l_0 \Delta \dots \Delta l_k$. Имеем $l_0 < \dots < l_s < a < l_{s+1} < \dots < l_k$ для некоторого $s \leq k$. Получаем $0 = a \Delta a = l_0 \Delta \dots \Delta l_s \Delta a \Delta l_{s+1} \Delta \dots \Delta l_k$, что противоречит лемме 3. \square

Теорема 9 Пусть L — цепь в алгебре Ершова \mathfrak{A} . Тогда L является линейным базисом в том и только в том случае, если L строго максимальна.

Доказательство. Необходимость. Пусть L — линейный базис. Рассмотрим произвольный эпиморфизм $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$. Множество $\varphi(L)$ — цепь в \mathfrak{B} , содержащая 0. Так как L порождает \mathfrak{A} , то $\varphi(L)$ порождает \mathfrak{B} . Значит, $\varphi(L)$ — линейный базис алгебры \mathfrak{B} . По лемме 5 $\varphi(L)$ — максимальная цепь в \mathfrak{B} .

Достаточность. Пусть L — цепь в \mathfrak{A} , не являющаяся линейным базисом. Если $0 \notin L$, то L не максимальна и, следовательно, не строго максимальна. Пусть $0 \in L$ и $\mathfrak{B} = \text{gr}(L)$. Тогда \mathfrak{B} — собственная подалгебра в \mathfrak{A} . Выберем $a \in \mathfrak{A} \setminus \mathfrak{B}$.

Пусть $I_1 = \{x \in \mathfrak{A} : (\exists b \in \mathfrak{B})(x \leq b \leq a)\}$. Легко видеть, что I_1 — идеал в \mathfrak{A} , содержащий все элементы множества $\widehat{a} \cap \mathfrak{B}$, и $a \notin I_1$. Применив теорему 3 к идеалу I_1 и множеству $\{a\}$, получим простой идеал P_1 , такой что $I_1 \subseteq P_1$ и $a \notin P_1$. Пусть $I_2 = \widehat{a}$ и $X_2 = \mathfrak{B} \setminus P_1$. Множество X_2 замкнуто

относительно пересечений, так как для $x_1, x_2 \in \mathfrak{B}$ $x_1 \wedge x_2 \in \mathfrak{B}$ и для $x_1, x_2 \notin P_1$ $x_1 \wedge x_2 \notin P_1$. Кроме того, $I_2 \cap X_2 = \emptyset$, так как иначе для некоторого $x \in \mathfrak{B} \setminus P_1$ $x \leq a$, $x \in I_1$ и $x \in P_1$.

Если $X_2 = \emptyset$, то $L \subseteq \mathfrak{B} \subseteq P_1$. Пусть $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2$ — эпиморфизм и $\text{Ker} \varphi = P_1$. Тогда $\varphi(L) = \{0\}$ — не максимальная цепь в \mathfrak{B}_2 .

Пусть $X_2 \neq \emptyset$. По теореме 3 существует простой идеал P_2 , такой что $I_2 \subseteq P_2$ и $P_2 \cap X_2 = \emptyset$. Имеем $a \in P_2$ и, в частности, $P_1 \neq P_2$. Так как простые идеалы максимальны, то существует a' , такой что $a' \in P_1 \setminus P_2$.

Пусть $Q_1 = \mathfrak{B} \cap P_1$ и $Q_2 = \mathfrak{B} \cap P_2$. Множества Q_1 и Q_2 — идеалы в \mathfrak{B} , не содержащие элементов из X_2 . Если для $i = 1, 2$ $x_1, x_2 \in \mathfrak{B} \setminus Q_i$, то $x_1 \wedge x_2 \notin P_i$ и $x_1 \wedge x_2 \notin Q_i$; значит, идеалы Q_1 и Q_2 — простые. Имеем $\mathfrak{B} \setminus Q_1 = X_2 \subseteq \mathfrak{B} \setminus Q_2$ и $Q_2 \subseteq Q_1$. Из максимальной Q_2 получаем $Q_2 = Q_1$; другими словами, $\mathfrak{B} \cap P_1 = \mathfrak{B} \cap P_2$. Отсюда следует, что для любого $l \in L$ $l \in P_1 \cap P_2$ или $l \notin P_1 \cup P_2$.

Пусть для $i = 1, 2$ $\varphi_i : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2$ — эпиморфизм, такой что $\text{Ker} \varphi_i = P_i$. Рассмотрим гомоморфизм $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{B}_2$, действующий по следующему правилу: $\varphi : x \mapsto \langle \varphi_1(x), \varphi_2(x) \rangle$. Тогда φ — эпиморфизм, так как $\varphi(a) = \langle 1, 0 \rangle$, $\varphi(a') = \langle 0, 1 \rangle$ и $\varphi(x) = \langle 1, 1 \rangle$ для любого $x \in X_2$. Однако $\varphi(L) \subseteq \{ \langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle \}$ — не максимальная цепь в $\mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{B}_2$. \square

Теорема 10 Пусть L — линейный базис алгебры \mathfrak{A} . Существует взаимно однозначное соответствие между простыми идеалами алгебры \mathfrak{A} и непустыми собственными начальными сегментами линейного порядка L .

Доказательство. Сопоставим каждому простому идеалу P начальный сегмент $P \cap L$. Этот начальный сегмент содержит 0. Если он равен L , то $p(L)$ — не максимальная цепь в \mathfrak{A}/P , где p — факторизация по идеалу P .

Докажем, что это соответствие инъективно. Пусть это не так. Тогда существуют простые идеалы $P_1 \neq P_2$, такие что $P_1 \cap L = P_2 \cap L$. В силу максимальной простых идеалов для $i = 1, 2$ существует $a_i \in P_i \setminus P_{3-i}$. Пусть для $i = 1, 2$ $\varphi_i : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2$ — гомоморфизм с ядром, равным P_i . Гомоморфизм $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{B}_2$, действующий по правилу $\varphi : x \mapsto \langle \varphi_1(x), \varphi_2(x) \rangle$, является эпиморфизмом, так как $\varphi(a_1) = \langle 0, 1 \rangle$, $\varphi(a_2) = \langle 1, 0 \rangle$ и $\varphi(a_1 \vee a_2) = \langle 1, 1 \rangle$. Однако $\varphi(L) = \{ \langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle \}$ — не максимальная цепь в $\mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{B}_2$.

Докажем сюръективность соответствия. Пусть $\sigma \subseteq L$ — непустой собственный начальный сегмент. Пусть $I = \{ a \in \mathfrak{A} : (\exists l \in \sigma)(a \leq l) \}$. Тогда

I — идеал и $I \cap L = \sigma$. Множество $L \setminus \sigma$ непусто, замкнуто относительно пересечений и не пересекается с I . По теореме 3 существует простой идеал P , такой что $I \subseteq P$ и $P \cap (L \setminus \sigma) = \emptyset$. Ясно, что $P \cap L = \sigma$. \square

7 Критерий Воота.

Элемент a алгебры Ершова \mathfrak{A} назовем *атомом*, если $a \neq 0$ и для любого $x \in \mathfrak{A}$, такого что $x \leq a$, либо $x = a$, либо $x = 0$. Легко видеть, что если $a_1 \neq a_2$ — различные атомы, то $a_1 \wedge a_2 = 0$. Пусть \mathfrak{A} — конечная алгебра. Тогда $\mathfrak{A} \cong \mathcal{P}(X)$ для некоторого конечного множества X . В алгебре $\mathcal{P}(X)$ атомами являются одноэлементные подмножества X и любой элемент единственным образом представляется в виде объединения атомов. В силу изоморфности то же самое верно и в \mathfrak{A} .

Лемма 6 Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова, \mathfrak{B} — конечная алгебра, $C \subseteq \mathfrak{B}$ — множество атомов в \mathfrak{B} и φ — отображение из C в \mathfrak{A} , такой что для $c_1, c_2 \in C$ если $c_1 \neq c_2$, то $\varphi(c_1) \wedge \varphi(c_2) = 0$. Тогда существует единственный гомоморфизм $\psi : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}$, такой что $\psi \upharpoonright C = \varphi$.

Доказательство. Без ограничения общности можно считать, что $\mathfrak{B} = \mathcal{P}(X)$ для некоторого конечного множества X и $C = \{\{x\} : x \in X\}$. Вместо $\varphi(\{x\})$ будем писать $\varphi(x)$. Положим для $Y \subseteq X$ $\psi(Y) = \bigvee_{y \in Y} \varphi(y)$ ($\psi(\emptyset) = 0$).

Равенства $\psi \upharpoonright C = \varphi$ и $\psi(Y_1 \cup Y_2) = \psi(Y_1) \vee \psi(Y_2)$ очевидны. Для пересечения имеем $\psi(Y_1) \wedge \psi(Y_2) = \bigvee_{y \in Y_1} \varphi(y) \wedge \bigvee_{y \in Y_2} \varphi(y) = \bigvee_{y_1 \in Y_1, y_2 \in Y_2} (\varphi(y_1) \wedge \varphi(y_2)) = \bigvee_{y \in Y_1 \cap Y_2} \varphi(y) = \psi(Y_1 \cap Y_2)$. Таким образом, ψ — гомоморфизм с требуемым свойством. Единственность ψ очевидна. \square

В дополнение к этой лемме заметим, что гомоморфизм ψ будет мономорфизмом тогда и только тогда, когда для любого атома c $\varphi(c) \neq 0$. Кроме того, атомами в $\text{Im } \psi$ будут ненулевые элементы множества $\varphi(C)$.

Лемма 7 Справедливы следующие утверждения:

1. Конечно порожденная подалгебра произвольной алгебры Ершова конечна;

2. Если \mathfrak{B} — конечная подалгебра алгебры Ершова \mathfrak{A} и $a \leq 1_{\mathfrak{B}}$, то каждый атом алгебры \mathfrak{B} является объединением не более чем двух атомов алгебры $\text{gr}(\mathfrak{B} \cup \{a\})$ и каждый атом алгебры $\text{gr}(\mathfrak{B} \cup \{a\})$ лежит под некоторым атомом алгебры \mathfrak{B} .

Доказательство. Сначала заметим, что если a_1, \dots, a_k — такие элементы алгебры \mathfrak{A} , что для $1 \leq i < j \leq k$ $a_i \wedge a_j = 0$, то $\text{gr}(\{a_1, \dots, a_k\})$ — конечная подалгебра, атомами которой являются ненулевые элементы множества $\{a_1, \dots, a_k\}$. Для этого достаточно взять множество $X = \{1, \dots, k\}$, положить $\varphi(\{i\}) = a_i$ для $1 \leq i \leq k$ и применить лемму 6. Для гомоморфизма $\psi : \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathfrak{A}$, который продолжает отображение φ , справедливо равенство $\text{Im} \psi = \text{gr}(\{a_1, \dots, a_k\})$.

Докажем первую часть леммы. Пусть a_1, \dots, a_k — произвольные элементы \mathfrak{A} . Пусть $a = a_1 \vee \dots \vee a_k$. Через B обозначим множество конечных последовательностей длины k , составленных из элементов множества $\{0, 1\}$. Для $\varepsilon \in B$ и $1 \leq i \leq k$ пусть ε_i — i -ый член последовательности ε . Для произвольного $x \in \mathfrak{A}$ пусть $x^0 = x$ и $x^1 = a \setminus x$. Пусть $C = \{a_1^{\varepsilon_1} \wedge \dots \wedge a_k^{\varepsilon_k} : \varepsilon \in B\}$. Пересечение двух разных элементов множества C равно нулю; действительно, если $\varepsilon \neq \delta$, то для некоторого i $\varepsilon_i \neq \delta_i$ и $a_i^{\varepsilon_i} \wedge a_i^{\delta_i} = 0$. По предыдущему множество $\text{gr}(C)$ конечно. Легко показать, что для любого $1 \leq i \leq k$ $a_i = \bigvee \{a_1^{\varepsilon_1} \wedge \dots \wedge a_k^{\varepsilon_k} : \varepsilon \in B, \varepsilon_i = 0\}$. Так как каждый элемент множества $\{a_1, \dots, a_k\}$ выражается через элементы множества C при помощи операций, то $\text{gr}(\{a_1, \dots, a_k\}) \subseteq \text{gr}(C)$ и $\text{gr}(\{a_1, \dots, a_k\})$ — конечная алгебра (на самом деле $\text{gr}(\{a_1, \dots, a_k\}) = \text{gr}(C)$), так как элементы C тоже выражаются через a_1, \dots, a_k при помощи операций).

Докажем вторую часть леммы. Пусть b_1, \dots, b_k — все атомы алгебры \mathfrak{B} и $b = b_1 \vee \dots \vee b_k = 1_{\mathfrak{B}}$. Для $1 \leq i \leq k$ пусть $a'_i = b_i \wedge a$ и $a''_i = b_i \setminus a$. Различные элементы множества $C = \{a'_1, a''_1, a'_2, \dots, a''_k\}$ имеют нулевое пересечение. Значит, ненулевые элементы C являются атомами алгебры $\text{gr}(C)$. Теперь достаточно доказать, что $\text{gr}(C) = \text{gr}(\mathfrak{B} \cup \{a\})$. Так как для каждого $1 \leq i \leq k$ $b_i = a'_i \vee a''_i$, то каждый атом алгебры \mathfrak{B} выражается через элементы множества C , и, значит, все элементы \mathfrak{B} выражаются через элементы C . Кроме того, $a'_1 \vee a'_2 \vee \dots \vee a'_k = b \wedge a = a$ и a выражается через элементы множества C . Значит, $\text{gr}(\mathfrak{B} \cup \{a\}) \subseteq \text{gr}(C)$. С другой стороны, элементы C выражаются через элементы алгебры \mathfrak{B} и элемент a ; значит, справедливо обратное включение. \square

Пусть \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — булевы алгебры и $S \subseteq \mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$. Скажем, что S является *условием изоморфизма булевых алгебр*, если выполняются следующие четыре условия:

1. $\langle 0, 0 \rangle \in S, \langle 1, 1 \rangle \in S$;
2. $\langle x, y \rangle \in S \rightarrow (x = 0 \leftrightarrow y = 0)$;
3. $\langle x, y \rangle \in S \ \& \ a \leq x \rightarrow (\exists b \leq y)(\langle a, b \rangle \in S \ \& \ \langle x \setminus a, y \setminus b \rangle \in S)$;
4. $\langle x, y \rangle \in S \ \& \ b \leq y \rightarrow (\exists a \leq x)(\langle a, b \rangle \in S \ \& \ \langle x \setminus a, y \setminus b \rangle \in S)$.

Теорема 11 (критерий Воота) Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — счетные булевы алгебры и $S \subseteq \mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$ — условие изоморфизма булевых алгебр. Тогда существует изоморфизм $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$, такой что для любого $a \in \mathfrak{A}$ существуют $a_1, \dots, a_k \in \mathfrak{A}$, для которых $a = a_1 \vee \dots \vee a_k$ и для всех $1 \leq i \leq k$ $\langle a_i, \varphi(a_i) \rangle \in S$.

Доказательство. Так как алгебры \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — счетные, то $\mathfrak{A} = \{a_0, a_1, \dots\}$ и $\mathfrak{B} = \{b_0, b_1, \dots\}$. Построим по индукции последовательности конечных подалгебр $\{\mathfrak{A}_n\}_{n \in \mathbb{N}}, \{\mathfrak{B}_n\}_{n \in \mathbb{N}}$ и изоморфизмов $\{\varphi_n : \mathfrak{A}_n \rightarrow \mathfrak{B}_n\}_{n \in \mathbb{N}}$, такие что $\mathfrak{A}_0 \subseteq \mathfrak{A}_1 \subseteq \dots, \mathfrak{B}_0 \subseteq \mathfrak{B}_1 \subseteq \dots$ и для всех $n \in \mathbb{N}$ $\varphi_{n+1} \upharpoonright \mathfrak{A}_n = \varphi_n$. Кроме того, эти последовательности будут обладать следующим свойством: для любого $n \in \mathbb{N}$ если a — атом алгебры \mathfrak{A}_n , то $\langle a, \varphi_n(a) \rangle \in S$.

Полагаем $\mathfrak{A}_0 = \{0_{\mathfrak{A}}, 1_{\mathfrak{A}}\}$ и $\mathfrak{B}_0 = \{0_{\mathfrak{B}}, 1_{\mathfrak{B}}\}$. Изоморфизм φ_0 определяет естественным образом. Предположим, что для $n \in \mathbb{N}$ $\mathfrak{A}_n, \mathfrak{B}_n, \varphi_n$ уже определены. Рассмотрим два случая.

1) $n + 1 = 2t + 1$. Полагаем $\mathfrak{A}_{n+1} = \text{gr}(\mathfrak{A}_n \cup \{a_t\})$. Определим мономорфизм $\varphi_{n+1} : \mathfrak{A}_{n+1} \rightarrow \mathfrak{B}$, продолжаящий отображение φ_n , и положим $\mathfrak{B}_{n+1} = \text{Im} \varphi_{n+1}$. Согласно лемме 6, достаточно определить φ_{n+1} на атомах алгебры \mathfrak{A}_{n+1} . По лемме 7 если a' — атом алгебры \mathfrak{A}_{n+1} , то либо a' — атом алгебры \mathfrak{A}_n , либо существует атом $a'' \neq a'$ алгебры \mathfrak{A}_{n+1} , такой что $a' \vee a''$ — атом алгебры \mathfrak{A}_n . В первом случае полагаем $\varphi_{n+1}(a') = \varphi_n(a')$. Во втором случае по индукционному предположению $\langle a' \vee a'', \varphi_n(a' \vee a'') \rangle \in S$. Значит, существует $x \leq \varphi_n(a' \vee a'')$, такой что $\langle a', x \rangle \in S$ и $\langle a'', \varphi_n(a' \vee a'') \setminus x \rangle \in S$. Полагаем $\varphi_{n+1}(a') = x$ и $\varphi_{n+1}(a'') = \varphi_n(a' \vee a'') \setminus x$. Определение φ_{n+1} закончено. Легко видеть, что φ_{n+1} определено корректно и является мономорфизмом, так как для атомов a_1, a_2 алгебры \mathfrak{A}_{n+1} $\varphi_{n+1}(a_1) \wedge \varphi_{n+1}(a_2) = 0$ тогда и только тогда, когда $a_1 \neq a_2$. Кроме того, из определения следует, что для любого

a — атома алгебры \mathfrak{A}_n справедливо равенство $\varphi_{n+1}(a) = \varphi_n(a)$; отсюда следует, что φ_{n+1} продолжает φ_n .

2) $n + 1 = 2t + 2$. Действуем почти аналогично предыдущему случаю. Полагаем $\mathfrak{B}_{n+1} = \text{gr}(\mathfrak{B}_n \cup \{b_t\})$. Определим мономорфизм $\psi : \mathfrak{B}_{n+1} \rightarrow \mathfrak{A}$, продолжающий отображение φ_n^{-1} , и положим $\mathfrak{A}_{n+1} = \text{Im}\psi$. Согласно лемме 6, достаточно определить ψ на атомах алгебры \mathfrak{B}_{n+1} . По лемме 7 если b' — атом алгебры \mathfrak{B}_{n+1} , то либо b' — атом алгебры \mathfrak{B}_n , либо существует атом $b'' \neq b'$ алгебры \mathfrak{B}_{n+1} , такой что $b' \vee b''$ — атом алгебры \mathfrak{B}_n . В первом случае полагаем $\psi(b') = \varphi_n^{-1}(b')$. Во втором случае по индукционному предположению $\langle \varphi_n^{-1}(b' \vee b''), b' \vee b'' \rangle \in S$. Значит, существует $x \leq \varphi_n^{-1}(b' \vee b'')$, такой что $\langle x, b' \rangle \in S$ и $\langle \varphi_n^{-1}(b' \vee b'') \setminus x, b'' \rangle \in S$. Полагаем $\psi(b') = x$ и $\psi(b'') = \varphi_n^{-1}(b' \vee b'') \setminus x$. Определение ψ закончено. Так же, как и ранее, ψ — корректно определенный мономорфизм, продолжающий отображение φ_n^{-1} . Остается определить отображение φ_{n+1} , положив его равным ψ^{-1} .

Определение последовательностей алгебр и изоморфизмов закончено. Так как $a_t \in \mathfrak{A}_{2t+1}$, то $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} \mathfrak{A}_n = \mathfrak{A}$. Для произвольного $a \in \mathfrak{A}$ выберем n , такое что $a \in \mathfrak{A}_n$, и положим $\varphi(a) = \varphi_n(a)$. Поскольку φ_n -ые продолжают друг друга, то отображение φ определено корректно и продолжает все φ_n -ые. Поскольку для любого $n \in \mathbb{N}$ φ_n — мономорфизм, то φ — мономорфизм из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} . Так как $b_t \in \mathfrak{B}_{2t+2}$, то $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} \mathfrak{B}_n = \mathfrak{B}$, а поскольку $\mathfrak{B}_n = \text{Im}\varphi_n$, то $\text{Im}\varphi = \mathfrak{B}$ и φ — изоморфизм. Осталось заметить, что каждый $a \in \mathfrak{A}$ равен $a_1 \vee \dots \vee a_k$, где a_1, \dots, a_k — атомы алгебры \mathfrak{A}_n для некоторого n , а для любого атома a' алгебры \mathfrak{A}_n $\langle a', \varphi(a') \rangle \in S$. \square

Скажем, что алгебра Ершова является *безатомной*, если в ней нет атомов.

Следствие 12 Любые две счетные безатомные булевы алгебры изоморфны.

Доказательство. Пусть \mathfrak{A}_1 и \mathfrak{A}_2 — счетные безатомные булевы алгебры. Положим $S = \{\langle a_1, a_2 \rangle : a_1 \in \mathfrak{A}_1, a_2 \in \mathfrak{A}_2, a_1 = 0 \leftrightarrow a_2 = 0\}$. Покажем, что S является условием изоморфизма.

Пункты 1 и 2 условия изоморфизма выполняются по определению S . Проверим пункт 3. Пусть $\langle x, y \rangle \in S$ и $a \leq x$. Требуется установить существование $b \leq y$, такого что $\langle a, b \rangle \in S$ и $\langle x \setminus a, y \setminus b \rangle \in S$. Если $a = 0$, то полагаем $b = 0$; если $a = x$, то пусть $b = y$. Наконец, пусть $0 < a < x$.

Тогда $y \neq 0$. Возьмем в качестве b произвольный элемент алгебры \mathfrak{A}_2 , не равный нулю и строго меньший y . Так как y — не атом, то такой элемент найдется. Пункт 4, симметричный пункту 3, проверяется аналогично. \square

Пусть η — линейный порядок, изоморфный $\langle \mathbb{Q}, \leq \rangle$ (то есть счетный плотный линейный порядок без концов). Если под единицей понимать одноэлементный линейный порядок, то $1 + \eta + 1$ — счетный плотный линейный порядок с концами. Тогда $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ — счетная безатомная булева алгебра. Действительно, если a — ненулевой элемент $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, то $a = [l_0, l_1) \cup \dots \cup [l_{2s}, l_{2s+1})$ для $l_0 < \dots < l_{2s+1} \in 1 + \eta + 1$ и для l' , такого что $l_0 < l' < l_1$, $\emptyset \subset [l_0, l') \subset a$, то есть a — не атом. В силу доказанного выше следствия $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ — единственная с точностью до изоморфизма безатомная булева алгебра.

Пусть \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — алгебры Ершова и $S \subseteq \mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$. Скажем, что S является *условием изоморфизма алгебр Ершова*, если выполняются следующие четыре условия:

1. $\langle 0, 0 \rangle \in S$;
2. $\langle x, y \rangle \in S \rightarrow (x = 0 \leftrightarrow y = 0)$;
3. $\langle x, y \rangle \in S \ \& \ a \in \mathfrak{A} \rightarrow (\exists b_0, b_1 \in \mathfrak{B})(\langle x \wedge a, y \wedge b_0 \rangle \in S \ \& \ \langle x \setminus a, y \setminus b_0 \rangle \in S \ \& \ \langle a \setminus x, b_1 \setminus y \rangle \in S \ \& \ \langle x \vee a, y \vee b_1 \rangle \in S)$;
4. $\langle x, y \rangle \in S \ \& \ b \in \mathfrak{B} \rightarrow (\exists a_0, a_1 \in \mathfrak{A})(\langle x \wedge a_0, y \wedge b \rangle \in S \ \& \ \langle x \setminus a_0, y \setminus b \rangle \in S \ \& \ \langle a_1 \setminus x, b \setminus y \rangle \in S \ \& \ \langle x \vee a_1, y \vee b \rangle \in S)$.

Теорема 12 (критерий изоморфизма счетных алгебр Ершова)

Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — счетные алгебры Ершова и $S \subseteq \mathfrak{A} \times \mathfrak{B}$ — условие изоморфизма алгебр Ершова. Тогда $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}$.

Доказательство. Пусть $\mathfrak{A}', \mathfrak{B}'$ — минимальные булевы расширения алгебр \mathfrak{A} и \mathfrak{B} соответственно, то есть такие булевы алгебры, что \mathfrak{A} — простой идеал алгебры \mathfrak{A}' и \mathfrak{B} — простой идеал алгебры \mathfrak{B}' (см. следствие 6). Тогда для любого $a \in \mathfrak{A}'$ ($b \in \mathfrak{B}'$) ровно один элемент из множества $\{a, c(a)\}$ ($\{b, c(b)\}$) принадлежит алгебре \mathfrak{A} (алгебре \mathfrak{B}).

Определим $T \subseteq \mathfrak{A}' \times \mathfrak{B}'$ следующим образом: $T = S \cup \{\langle c(a), c(b) \rangle : \langle a, b \rangle \in S\}$. Докажем, что T — условие изоморфизма булевых алгебр.

Пункты 1 и 2 из определения условия изоморфизма булевых алгебр выполняются для T очевидным образом. Докажем пункт 3. Пусть $\langle x, y \rangle \in T$ и $a \leq x$. Возможны три случая.

1. $x \in \mathfrak{A}$. Тогда $y \in \mathfrak{B}$, $a \in \mathfrak{A}$ и $\langle x, y \rangle \in S$. Существует b_0 , такой что $\langle a, b_0 \wedge x \rangle \in S$ и $\langle x \setminus a, y \setminus b_0 \rangle \in S$. Полагаем $b = b_0 \wedge x$. Тогда $y \setminus b_0 = y \setminus b$ и $\langle a, b \rangle, \langle x \setminus a, y \setminus b \rangle \in S \subseteq T$.
2. $x \notin \mathfrak{A}$ и $a \notin \mathfrak{A}$. Тогда $c(y) \in \mathfrak{B}$, $c(x), c(a) \in \mathfrak{A}$ и $\langle c(x), c(y) \rangle \in S$. Существует $b_1 \in \mathfrak{B}$, такой что $\langle c(x) \vee c(a), c(y) \vee b_1 \rangle, \langle c(a) \setminus c(x), b_1 \setminus c(y) \rangle \in S$. Пусть $b = y \wedge c(b_1)$. Имеем $c(a) = c(x \wedge a) = c(x) \vee c(a)$ и $c(b) = c(y \wedge c(b_1)) = c(y) \vee b_1$; значит, $\langle c(a), c(b) \rangle \in S$ и $\langle a, b \rangle \in T$. Кроме того, $x \setminus a = x \wedge c(a) = c(a) \wedge cc(x) = c(a) \setminus c(x)$ и $y \setminus b = y \wedge c(b) = y \wedge c(y \wedge c(b_1)) = y \wedge (c(y) \vee b_1) = (y \wedge c(y)) \vee (y \wedge b_1) = 0 \vee (b_1 \wedge cc(y)) = b_1 \setminus c(y)$. Значит, $\langle x \setminus a, y \setminus b \rangle \in S \subseteq T$.
3. $x \notin \mathfrak{A}$ и $a \in \mathfrak{A}$. Пусть $a' = x \setminus a$. Тогда $a' \leq x$ и $a' \notin \mathfrak{A}$. По предыдущему случаю существует $b' \leq y$, такой что $\langle a', b' \rangle \in T$ и $\langle x \setminus a', y \setminus b' \rangle \in T$. Пусть $b = y \setminus b'$. Тогда $a = x \setminus a'$, $b' = y \setminus b$, $b \leq y$, $\langle a, b \rangle \in T$ и $\langle x \setminus a, y \setminus b \rangle \in T$.

Пункт 4 для T , симметричный пункту 3, доказывается аналогично.

Ясно, что алгебры \mathfrak{A}' и \mathfrak{B}' — счетные. По теореме 11 существует изоморфизм $\varphi : \mathfrak{A}' \rightarrow \mathfrak{B}'$, такой что для любого $a \in \mathfrak{A}'$ существуют $a_1, \dots, a_k \in \mathfrak{A}'$, для которых $a = a_1 \vee \dots \vee a_k$ и $\langle a_i, \varphi(a_i) \rangle \in T$ для всех $1 \leq i \leq k$. Если $a \in \mathfrak{A}$, то все a_i -ые из \mathfrak{A} , $\langle a_i, \varphi(a_i) \rangle \in S$, $\varphi(a_i) \in \mathfrak{B}$ и $\varphi(a) \in \mathfrak{B}$. Получаем, что $\varphi(\mathfrak{A}) \subseteq \mathfrak{B}$. Так как изоморфный образ простого идеала — простой идеал, а простые идеалы максимальны, то $\varphi(\mathfrak{A}) = \mathfrak{B}$. Получаем, что $\varphi \upharpoonright \mathfrak{A}$ — изоморфизм алгебры \mathfrak{A} на алгебру \mathfrak{B} . \square

Следствие 13 Любые две счетные безатомные алгебры Ершова, которые не являются булевыми алгебрами, изоморфны.

Доказательство. Пусть \mathfrak{A}_1 и \mathfrak{A}_2 — счетные безатомные алгебры Ершова без единицы. Положим $S = \{\langle a_1, a_2 \rangle : a_1 \in \mathfrak{A}_1, a_2 \in \mathfrak{A}_2, a_1 = 0 \leftrightarrow a_2 = 0\}$. Покажем, что S является условием изоморфизма алгебр Ершова.

Пункты 1 и 2 условия изоморфизма выполняются по определению S . Проверим пункт 3. Пусть $\langle x, y \rangle \in S$ и $a \in \mathfrak{A}$. Требуется доказать, что существуют $b_0, b_1 \in \mathfrak{A}_2$, такие что $\langle x \wedge a, y \wedge b_0 \rangle, \langle x \setminus a, y \setminus b_0 \rangle, \langle a \setminus x, b_1 \setminus y \rangle, \langle x \vee a, y \vee b_1 \rangle \in S$. Если $x \wedge a = 0$, то можно взять $b_0 = 0$, если $x \wedge a = x$, то можно положить $b_0 = y$. Если же $0 < x \wedge a < x$, то $y \neq 0$; так как y не является атомом, то существует элемент алгебры \mathfrak{A}_2 , строго меньший y

и не равный 0. Можно положить b_0 равным этому элементу. Если $a \leq x$, то можно положить $b_1 = 0$. Пусть $a \not\leq x$. Так как в \mathfrak{B} нет единицы, то существует $y_1 > y$; в этом случае можно положить $b_1 = y_1 \setminus y$. Таким образом, пункт 3 для S выполнен. Пункт 4, симметричный пункту 3, проверяется аналогично. \square

В качестве примера счетной безатомной алгебры Ершова без единицы можно указать алгебру $\mathfrak{B}_{1+\eta}$. Безатомность этой алгебры доказывается так же, как безатомность алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Таким образом, с точностью до изоморфизма существует ровно две счетные безатомные алгебры Ершова: $\mathfrak{B}_{1+\eta}$ и $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$.

8 Операторы.

Под *соответствием* будем понимать произвольное правило, сопоставляющее каждой алгебре Ершова идеал этой алгебры. В качестве тривиальных примеров можно указать соответствие, сопоставляющее каждой алгебре нулевой идеал и соответствие, сопоставляющее алгебре идеал, равный самой алгебре. Ниже мы рассмотрим понятие оператора и приведем другие примеры соответствий.

Введем операции над соответствиями.

1. Супремум. Пусть $\{T_i\}_{i \in I}$ — семейство соответствий. Через $\sup\{T_i : i \in I\}$ обозначим соответствие, сопоставляющее алгебре \mathfrak{A} идеал, равный супремуму множества идеалов $\{T_i(\mathfrak{A}) : i \in I\}$ в решетке идеалов алгебры \mathfrak{A} . Соответствие $\sup\{T_1, T_2\}$ будем обозначать через $T_1 \vee T_2$.
2. Ортогональное дополнение. Пусть T — соответствие. Через T^\perp обозначим соответствие, сопоставляющее алгебре \mathfrak{A} идеал $\{a \in \mathfrak{A} : (\forall x \in T(\mathfrak{A}))(a \wedge x = 0)\}$.
3. Композиция. Пусть T и S — соответствия. Через $T \circ S$ обозначим соответствие, сопоставляющее алгебре \mathfrak{A} идеал $\left\{a \in \mathfrak{A} : a/S(\mathfrak{A}) \in T\left(\mathfrak{A}/S(\mathfrak{A})\right)\right\}$. Другими словами, соответствие $T \circ S$ сопоставляет алгебре \mathfrak{A} идеал $p_S^{-1}(T(\mathfrak{A}/S(\mathfrak{A})))$, где p_S — факторизация алгебры \mathfrak{A} по идеалу $S(\mathfrak{A})$.

Определение 19 Соответствие T называется *оператором*, если оно удовлетворяет следующим двум свойствам:

1. Если $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — изоморфизм, то $\varphi(T(\mathfrak{A})) = T(\mathfrak{B})$;
2. Для любого $a \in \mathfrak{A}$ $T(\hat{a}) = T(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}$.

В качестве примера оператора рассмотрим соответствие $F : \mathfrak{A} \mapsto \{a \in \mathfrak{A} : \text{существуют } a_1, \dots, a_k \text{ — атомы алгебры } \mathfrak{A}, \text{ такие что } a = a_1 \vee \dots \vee a_k\}$. Сначала проверим, что F является соответствием. То, что для любой алгебры \mathfrak{A} множество $F(\mathfrak{A})$ содержит 0 и замкнуто относительно объединения, очевидно. Если $a = a_1 \vee \dots \vee a_k$ для атомов a_1, \dots, a_k и $x \leq a$, то $x = x \wedge a = (x \wedge a_1) \vee \dots \vee (x \wedge a_k)$ и x является объединением конечного числа атомов. Значит, $F(\mathfrak{A}) \triangleleft \mathfrak{A}$ и F — соответствие. Первое условие из определения оператора для F очевидно. Докажем второе условие. Ясно, что для любого $x \leq a$ x является атомом алгебры \hat{a} тогда и только тогда, когда x является атомом алгебры \mathfrak{A} . Таким образом, если x — объединение конечного числа атомов алгебры \hat{a} , то x — объединение конечного числа атомов алгебры \mathfrak{A} и $F(\hat{a}) \subseteq F(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}$. Обратно, если $x \leq a$ и x есть объединение конечного числа атомов алгебры \mathfrak{A} , то эти же атомы будут атомами алгебры \hat{a} и $F(\hat{a}) \supseteq F(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}$. Второе условие доказано; следовательно, F — оператор. Идеал $F(\mathfrak{A})$ называется *идеалом Фреше* алгебры \mathfrak{A} .

Лемма 8 Пусть T — оператор, \mathfrak{A} — алгебра Ершова и $a \in \mathfrak{A}$. Тогда существует изоморфизм $\varphi : \hat{a}/T(\hat{a}) \rightarrow \widehat{a/T(\mathfrak{A})}$, задаваемый правилом $\varphi : x/T(\hat{a}) \mapsto x/T(\mathfrak{A})$.

Доказательство. Пусть p — факторизация алгебры \hat{a} по $T(\hat{a})$, а q — факторизация \mathfrak{A} по $T(\mathfrak{A})$. Пусть $\alpha : \mathfrak{A} \rightarrow \hat{a}$ — эпиморфизм, такой что $\alpha(x) = x \wedge a$. Пусть $\beta : \mathfrak{A}/T(\mathfrak{A}) \rightarrow \widehat{a/T(\mathfrak{A})}$ — эпиморфизм, такой что $\beta(x) = x \wedge a/T(\mathfrak{A})$. Имеем $\text{Ker}(p \circ \alpha) = \text{Ker}(\beta \circ q)$. Действительно, $(\beta \circ q)(x) = 0 \Leftrightarrow x/T(\mathfrak{A}) \wedge a/T(\mathfrak{A}) = 0/T(\mathfrak{A}) \Leftrightarrow x \wedge a \in T(\mathfrak{A}) \Leftrightarrow x \wedge a \in T(\hat{a}) \Leftrightarrow (p \circ \alpha)(x) = 0$. По теореме 1 существует изоморфизм $\varphi : \hat{a}/T(\hat{a}) \rightarrow \widehat{a/T(\mathfrak{A})}$, такой что $\varphi \circ p \circ \alpha = \beta \circ q$. Для $x/T(\hat{a}) \in \hat{a}/T(\hat{a})$ имеем $\varphi\left(x/T(\hat{a})\right) = \varphi(p(x)) = \varphi(p(\alpha(x))) = \beta(q(x)) = x/T(\mathfrak{A})$. \square

Предложение 20 Результатом применения операции к операторам является оператор.

Доказательство. Рассмотрим по очереди каждую из введенных выше операций.

Супремум. Пусть $\{T_i : i \in I\}$ — семейство операторов и $T = \sup\{T_i : i \in I\}$. Если $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — изоморфизм, то $\varphi(T(\mathfrak{A})) = \varphi(\sup\{T_i(\mathfrak{A}) : i \in I\}) = \sup\{\varphi(T_i(\mathfrak{A})) : i \in I\} = \sup\{T_i(\mathfrak{B}) : i \in I\} = T(\mathfrak{B})$. Пусть $a \in \mathfrak{A}$. Докажем, что для произвольного семейства идеалов $\{I_j\}_{j \in J}$ алгебры \mathfrak{A} справедливо равенство $\sup\{I_j : j \in J\} \cap \hat{a} = \sup\{I_j \cap \hat{a} : j \in J\}$. Из дистрибутивности решетки $\mathcal{I}(\mathfrak{A})$ получаем $(I_{j_1} \cap \hat{a}) \vee \dots \vee (I_{j_k} \cap \hat{a}) = (I_{j_1} \vee \dots \vee I_{j_k}) \cap \hat{a}$ для каждого конечного $\{j_1, \dots, j_k\} \subseteq J$. Теперь $\sup\{I_j : j \in J\} \cap \hat{a} = \bigcup \{\bigvee_{j \in K} I_j : K \text{ — конечное подмножество } J\} \cap \hat{a} = \bigcup \{(\bigvee_{j \in K} I_j) \cap \hat{a} : K \text{ — конечное подмножество } J\} = \bigcup \{\bigvee_{j \in K} (I_j \cap \hat{a}) : K \text{ — конечное подмножество } J\} = \sup\{I_j \cap \hat{a} : j \in J\}$. Окончательно получаем $T(\hat{a}) = \sup\{T_i(\hat{a}) : i \in I\} = \sup\{T_i(\mathfrak{A}) \cap \hat{a} : i \in I\} = \sup\{T_i(\mathfrak{A}) : i \in I\} \cap \hat{a} = T(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}$.

Ортогональное дополнение. Пусть T — оператор. Если $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — изоморфизм, то $a \in T^\perp(\mathfrak{A}) \Leftrightarrow (\forall x \in T(\mathfrak{A}))(a \wedge x = 0) \Leftrightarrow (\forall x \in T(\mathfrak{A}))(\varphi(a) \wedge \varphi(x) = 0) \Leftrightarrow (\forall y \in T(\mathfrak{B}))(\varphi(a) \wedge y = 0) \Leftrightarrow \varphi(a) \in T^\perp(\mathfrak{B})$. Пусть $a \in \mathfrak{A}$. Если $x \leq a$ и $(\forall y \in T(\mathfrak{A}))(x \wedge y = 0)$, то $(\forall y \in T(\hat{a}))(x \wedge y = 0)$ и $x \in T^\perp(\hat{a})$. Пусть $x \in T^\perp(\hat{a})$. Рассмотрим произвольный $y \in T(\mathfrak{A})$. Имеем $x \wedge y = (x \wedge a) \wedge y = x \wedge (y \wedge a)$. Так как $y \wedge a \in T(\mathfrak{A})$, то $y \wedge a \in T(\hat{a})$ и $x \wedge (y \wedge a) = 0$. Получаем $x \in T^\perp(\mathfrak{A})$.

Композиция. Пусть T и S — операторы. Докажем первое свойство оператора для $T \circ S$. Пусть $p : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}/S(\mathfrak{A})$ и $q : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{B}/S(\mathfrak{B})$ — факторизации, а $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — изоморфизм. Так как S — оператор, то $\text{Ker}(q \circ \varphi) = \text{Ker } p$ и, значит, существует изоморфизм ψ , такой что $\psi \circ p = q \circ \varphi$. Имеем $x \in (T \circ S)(\mathfrak{A}) \Leftrightarrow p(x) \in T(\mathfrak{A}/S(\mathfrak{A})) \Leftrightarrow \psi(p(x)) \in T(\mathfrak{B}/S(\mathfrak{B})) \Leftrightarrow q(\varphi(x)) \in T(\mathfrak{B}/S(\mathfrak{B})) \Leftrightarrow \varphi(x) \in (T \circ S)(\mathfrak{B})$.

Докажем второе свойство. Пусть $a \in \mathfrak{A}$. По лемме 8 существует изоморфизм $\varepsilon : \widehat{\hat{a}/S(\hat{a})} \rightarrow \widehat{a/S(\mathfrak{A})}$, такой что $\varepsilon(x/S(\hat{a})) = x/S(\mathfrak{A})$. Теперь для $x \leq a$ $x \in (T \circ S)(\hat{a}) \Leftrightarrow x/S(\hat{a}) \in T(\widehat{\hat{a}/S(\hat{a})}) \Leftrightarrow \varepsilon(x/S(\hat{a})) \in T(\widehat{a/S(\mathfrak{A})}) \Leftrightarrow x/S(\mathfrak{A}) \in T(\mathfrak{A}/S(\mathfrak{A})) \Leftrightarrow x \in (T \circ S)(\mathfrak{A})$. \square

Приведем еще три примера операторов.

1. $Al = F^\perp$. Для алгебры Ершова \mathfrak{A} идеал $Al(\mathfrak{A})$ называется *безатомным идеалом* алгебры \mathfrak{A} , а его элементы — *безатомными элементами*. Элемент a является безатомным тогда и только тогда, когда не существует $x \leq a$, такого что x — атом. Действительно, если $x \leq a$ — атом, то $x \in F(\mathfrak{A})$ и $a \wedge x = x \neq 0$. Обратно, если для некоторого $y \in F(\mathfrak{A})$ $a \wedge y \neq 0$, то $a \wedge y$ равно объединению конечного ненулевого числа атомов и, значит, существует атом $x \leq a$.
2. $At = Al^\perp$. Идеал $At(\mathfrak{A})$ называется *атомным идеалом* алгебры \mathfrak{A} , а его элементы — *атомными элементами*. Элемент a является атомным тогда и только тогда, когда не существует $x \leq a$, такого что x — безатомный и $x \neq 0$. Действительно, если такой x существует, то $x \in Al(\mathfrak{A})$, $a \wedge x = x \neq 0$ и a — не атомный. Обратно, если a не атомный, то существует $x \in Al(\mathfrak{A})$, такой что $a \wedge x \neq 0$; в этом случае $a \wedge x \in Al(\mathfrak{A})$ — безатомный и $a \wedge x \leq a$ ¹⁷.
3. $I = Al \vee At$. Идеал $I(\mathfrak{A})$ называется *идеалом Ершова-Тарского* алгебры \mathfrak{A} . Идеалы Ершова-Тарского играют важную роль при изучении теоретико-модельных свойств булевых алгебр.

Предложение 21 Для операторов справедливы следующие утверждения:

1. Если $I \triangleleft \mathfrak{A}$, то $T(I) = T(\mathfrak{A}) \cap I$.
2. $T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) = T(\mathfrak{A}) \oplus T(\mathfrak{B})$.
3. $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B} / T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cong \mathfrak{A} / T(\mathfrak{A}) \oplus \mathfrak{B} / T(\mathfrak{B})$.
4. $\mathfrak{A} / (T \circ S)(\mathfrak{A}) \cong \mathfrak{A} / S(\mathfrak{A}) / T(\mathfrak{A} / S(\mathfrak{A}))$.
5. $(T \circ S) \circ P = T \circ (S \circ P)$.

Доказательство. 1) Для $a \in I$ имеем $\hat{a} \cap T(I) = T(\hat{a}) = T(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}$ и a принадлежит левой части равенства тогда и только тогда, когда a принадлежит правой части.

¹⁷Можно было бы продолжить эту последовательность, рассмотрев оператор At^\perp , однако, как показывает доказанное далее предложение 23, это не имеет смысла.

2) Пусть $I_1 = \{\langle a, 0 \rangle : a \in \mathfrak{A}\}$ и $I_2 = \{\langle 0, b \rangle : b \in \mathfrak{B}\}$. Тогда $T(I_1) = T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cap I_1$ и $T(I_2) = T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cap I_2$. Так как $I_1 \vee I_2 = \mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$, то $T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) = T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cap (I_1 \vee I_2) = (T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cap I_1) \vee (T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cap I_2) = T(I_1) \vee T(I_2)$. Пусть $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow I_1$, $\psi : \mathfrak{B} \rightarrow I_2$ — изоморфизмы, такие что $\varphi(a) = \langle a, 0 \rangle$ и $\psi(b) = \langle 0, b \rangle$. Имеем $\langle a, b \rangle \in T(\mathfrak{A}) \oplus T(\mathfrak{B}) \Leftrightarrow (a \in T(\mathfrak{A})) \& (b \in T(\mathfrak{B})) \Leftrightarrow (\varphi(a) \in T(I_1)) \& (\psi(b) \in T(I_2)) \Leftrightarrow \varphi(a) \vee \psi(b) \in T(I_1) \vee T(I_2) \Leftrightarrow \langle a, b \rangle \in T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B})$.

3) Определим отображение $\varphi : \mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B} /_{T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B})} \rightarrow \mathfrak{A} /_{T(\mathfrak{A})} \oplus \mathfrak{B} /_{T(\mathfrak{B})}$ следующим образом: $\varphi \left(\langle a, b \rangle /_{T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B})} \right) = \left\langle a /_{T(\mathfrak{A})}, b /_{T(\mathfrak{B})} \right\rangle$. Это отображение корректно определено и является инъективным, так как $\langle a', b' \rangle /_{T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B})} = \langle a'', b'' \rangle /_{T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B})} \Leftrightarrow \langle a', b' \rangle \Delta \langle a'', b'' \rangle \in T(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \Leftrightarrow \langle a' \Delta a'', b' \Delta b'' \rangle \in T(\mathfrak{A}) \oplus T(\mathfrak{B}) \Leftrightarrow \left(a' /_{T(\mathfrak{A})} = a'' /_{T(\mathfrak{A})} \right) \& \left(b' /_{T(\mathfrak{B})} = b'' /_{T(\mathfrak{B})} \right)$. Из определения также легко следует, что φ сохраняет операции и является сюръективным.

4) Пусть p — факторизация алгебры \mathfrak{A} по идеалу $S(\mathfrak{A})$, а q — факторизация алгебры $\mathfrak{A} /_{S(\mathfrak{A})}$ по идеалу $T \left(\mathfrak{A} /_{S(\mathfrak{A})} \right)$. Тогда $\text{Ker}(q \circ p) = (T \circ S)(\mathfrak{A})$. Пусть r — факторизация \mathfrak{A} по идеалу $(T \circ S)(\mathfrak{A})$. По теореме 1 существует изоморфизм $\varepsilon : \mathfrak{A} /_{(T \circ S)(\mathfrak{A})} \rightarrow \mathfrak{A} /_{S(\mathfrak{A})} /_{T \left(\mathfrak{A} /_{S(\mathfrak{A})} \right)}$, такой что $\varepsilon \circ r = q \circ p$. Заметим дополнительно, что $\varepsilon \left(x /_{(T \circ S)(\mathfrak{A})} \right) = \varepsilon(r(x)) = q(p(x)) = x /_{S(\mathfrak{A})} /_{T \left(\mathfrak{A} /_{S(\mathfrak{A})} \right)}$.

5) Пусть ε — изоморфизм из доказательства предыдущего пункта, построенный для операторов S и P . Тогда $a \in (T \circ (S \circ P))(\mathfrak{A}) \Leftrightarrow a /_{(S \circ P)(\mathfrak{A})} \in T \left(\mathfrak{A} /_{(S \circ P)(\mathfrak{A})} \right) \Leftrightarrow \varepsilon \left(a /_{(S \circ P)(\mathfrak{A})} \right) \in T \left(\mathfrak{A} /_{P(\mathfrak{A})} /_{S \left(\mathfrak{A} /_{P(\mathfrak{A})} \right)} \right) \Leftrightarrow a /_{P(\mathfrak{A})} \in (T \circ S) \left(\mathfrak{A} /_{P(\mathfrak{A})} \right) \Leftrightarrow a \in ((T \circ S) \circ P)(\mathfrak{A})$. \square

Через $\mathbf{0}$ обозначим оператор, такой что для любой алгебры \mathfrak{A} $\mathbf{0}(\mathfrak{A}) = \{0_{\mathfrak{A}}\}$. Легко видеть, что относительно композиции оператор $\mathbf{0}$ выполняет роль единицы, то есть для любого оператора T $\mathbf{0} \circ T = T \circ \mathbf{0} = T$. Пусть T — оператор. Определим по трансфинитной индукции для каждого ординала α оператор T_α :

1. если $\alpha = 0$, то $T_\alpha = \mathbf{0}$;

2. если $\alpha = \beta + 1$ — непредельный ординал, то $T_\alpha = T \circ T_\beta$;

3. если α — предельный ординал, то $T_\alpha = \sup\{T_\beta : \beta < \alpha\}$.

Также для каждого оператора T введем соответствие T_∞ , сопоставляющее алгебре \mathfrak{A} идеал $\sup\{T_\alpha(\mathfrak{A}) : \alpha \text{ — ординал}\}$ ¹⁸.

Предложение 22 Для оператора T справедливы следующие утверждения:

1. Если $\alpha \leq \beta$ — ординалы, то для любой алгебры \mathfrak{A} $T_\alpha(\mathfrak{A}) \subseteq T_\beta(\mathfrak{A})$.
2. Для любой алгебры \mathfrak{A} существует ординал α , такой что $T_\infty(\mathfrak{A}) = T_\alpha(\mathfrak{A})$.
3. Для любых алгебры \mathfrak{A} и ординала α $T_\infty(\mathfrak{A}) = T_\alpha(\mathfrak{A})$ тогда и только тогда, когда $T_\alpha(\mathfrak{A}) = T_{\alpha+1}(\mathfrak{A})$.
4. T_∞ — оператор.
5. Если α — предельный ординал, то для любой алгебры \mathfrak{A} $T_\alpha(\mathfrak{A}) = \bigcup_{\gamma < \alpha} T_\gamma(\mathfrak{A})$.
6. Для любых ординалов α и β $T_{\alpha+\beta} = T_\beta \circ T_\alpha$.

Доказательство. 1) Предположим, что существуют ординалы $\alpha \leq \beta$ и алгебра \mathfrak{A} , такие что $T_\alpha(\mathfrak{A}) \not\subseteq T_\beta(\mathfrak{A})$. Зафиксируем алгебру \mathfrak{A} и ординал α , а для них рассмотрим наименьший ординал $\beta \geq \alpha$ с таким свойством. Ясно, что $\beta > \alpha$. Если β — предельный, то $T_\beta(\mathfrak{A}) = \sup\{T_\gamma(\mathfrak{A}) : \gamma < \beta\}$ и $T_\alpha(\mathfrak{A}) \subseteq T_\beta(\mathfrak{A})$. Значит, β непредельный и $\beta = \gamma + 1$ для $\alpha \leq \gamma < \beta$. Но тогда $T_\beta(\mathfrak{A}) = (T \circ T_\gamma)(\mathfrak{A}) \supseteq T_\gamma(\mathfrak{A}) \supseteq T_\alpha(\mathfrak{A})$, поскольку для любых операторов S и P $(S \circ P)(\mathfrak{A}) \supseteq P(\mathfrak{A})$. Противоречие.

3) Если $T_\alpha(\mathfrak{A}) = T_\infty(\mathfrak{A})$, то $T_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) \subseteq T_\infty(\mathfrak{A}) = T_\alpha(\mathfrak{A})$ и так как $T_\alpha(\mathfrak{A}) \subseteq T_{\alpha+1}(\mathfrak{A})$, то $T_\alpha(\mathfrak{A}) = T_{\alpha+1}(\mathfrak{A})$. Пусть, наоборот, $T_\alpha(\mathfrak{A}) \neq T_{\alpha+1}(\mathfrak{A})$. Для равенства $T_\alpha(\mathfrak{A}) = T_\infty(\mathfrak{A})$ достаточно доказать, что для любого ординала β $T_\beta(\mathfrak{A}) \subseteq T_\alpha(\mathfrak{A})$. Пусть это не так и пусть β — наименьший ординал, для которого это свойство не выполнено. По первому пункту $\beta > \alpha$. Если β — предельный, то тогда $T_\beta(\mathfrak{A})$ — точная верхняя грань для всех

¹⁸Это определение корректно. Несмотря на то, что класс всех ординалов не является множеством, супремум все же берется по множеству идеалов.

$T_\gamma(\mathfrak{A})$ при $\gamma < \alpha$, а $T_\alpha(\mathfrak{A})$ — некоторая верхняя грань. Получаем $T_\beta(\mathfrak{A}) \subseteq T_\alpha(\mathfrak{A})$. Значит, β — предельный и $\beta = \gamma + 1$ для $\alpha \leq \gamma < \beta$. Но тогда $T_\gamma(\mathfrak{A}) \subseteq T_\alpha(\mathfrak{A})$, $T_\gamma(\mathfrak{A}) = T_\alpha(\mathfrak{A})$ и $T_\beta(\mathfrak{A}) = \left\{ a \in \mathfrak{A} : a/T_\gamma(\mathfrak{A}) \in \mathfrak{A}/T_\gamma(\mathfrak{A}) \right\} = \left\{ a \in \mathfrak{A} : a/T_\alpha(\mathfrak{A}) \in \mathfrak{A}/T_\alpha(\mathfrak{A}) \right\} = T_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) = T_\alpha(\mathfrak{A})$. Противоречие.

2) Предположим, что утверждение пункта 2 не верно. Тогда по пунктам 1 и 3 для любого ординала α множество $T_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) \setminus T_\alpha(\mathfrak{A})$ непусто. Пусть β — кардинал, больший чем мощность алгебры \mathfrak{A} . Для любого $\alpha < \beta$ выберем элемент $a_\alpha \in T_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) \setminus T_\alpha(\mathfrak{A})$. Из пункта 1 легко следует, что при различных α элементы a_α также различны. Получаем, что мощность множества $\{a_\alpha : \alpha < \beta\}$ равна β . Но, с другой стороны, $\{a_\alpha : \alpha < \beta\} \subseteq \mathfrak{A}$. Противоречие.

4) Покажем, что для соответствия T_∞ выполняются оба свойства из определения оператора. Пусть $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — изоморфизм. Пусть α — такой ординал, что $T_\alpha(\mathfrak{A}) = T_\infty(\mathfrak{A})$. Тогда $T_\alpha(\mathfrak{B}) = \varphi(T_\alpha(\mathfrak{A})) = \varphi(T_{\alpha+1}(\mathfrak{A})) = T_{\alpha+1}(\mathfrak{B})$, $T_\alpha(\mathfrak{B}) = T_\infty(\mathfrak{B})$ и $\varphi(T_\infty(\mathfrak{A})) = T_\infty(\mathfrak{B})$. Первое свойство выполнено. Пусть $a \in \mathfrak{A}$. Тогда $T_\alpha(\hat{a}) = T_\alpha(\mathfrak{A}) \cap \hat{a} = T_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) \cap \hat{a} = T_{\alpha+1}(\hat{a})$ и $T_\infty(\hat{a}) = T_\alpha(\hat{a})$. Получаем $T_\infty(\hat{a}) = T_\alpha(\hat{a}) = T_\alpha(\mathfrak{A}) \cap \hat{a} = T_\infty(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}$ и второе свойство также выполнено.

5) Пусть α — предельный ординал и \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Объединение $\bigcup_{\gamma < \alpha} T_\gamma(\mathfrak{A})$ является идеалом алгебры \mathfrak{A} , так как оно берется по множеству идеалов, линейно упорядоченных отношением включения. По определению $T_\alpha(\mathfrak{A}) = \sup\{T_\gamma(\mathfrak{A}) : \gamma < \alpha\}$. Так как для любого $\gamma < \alpha$ $T_\gamma(\mathfrak{A}) \subseteq \sup\{T_\gamma(\mathfrak{A}) : \gamma < \alpha\}$, то $\bigcup_{\gamma < \alpha} T_\gamma(\mathfrak{A}) \subseteq T_\alpha(\mathfrak{A})$. С другой стороны, для любого $\gamma < \alpha$ $T_\gamma(\mathfrak{A}) \subseteq \bigcup_{\gamma < \alpha} T_\gamma(\mathfrak{A})$; значит, объединение $\bigcup_{\gamma < \alpha} T_\gamma(\mathfrak{A})$ является верхней гранью множества идеалов $\{T_\gamma(\mathfrak{A}) : \gamma < \alpha\}$ и $T_\alpha(\mathfrak{A})$, как точная верхняя грань, является подмножеством объединения.

6) Предположим, что существуют ординалы α и β , такие что $T_{\alpha+\beta} \neq T_\beta \circ T_\alpha$. Зафиксируем ординал α и для него рассмотрим наименьший ординал β , для которого не выполнено равенство. Ординал β должен быть предельным, так как для $\beta = 0$ равенство очевидным образом выполнено, а для $\beta = \gamma + 1$ $T_{\alpha+\beta} = T_{(\alpha+\gamma)+1} = T \circ T_{\alpha+\gamma} = T \circ (T_\gamma \circ T_\alpha) = (T \circ T_\gamma) \circ T_\alpha = T_\beta \circ T_\alpha$. Итак, β — предельный. Покажем, что и в этом случае $T_{\alpha+\beta} = T_\beta \circ T_\alpha$, что приведет нас к противоречию с исходным предположением.

Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова. Так как ординал $\alpha + \beta$ предельный, то $T_{\alpha+\beta}(\mathfrak{A}) = \bigcup_{\gamma < \alpha+\beta} T_\gamma(\mathfrak{A})$. Последнее равно $\bigcup_{\delta < \beta} T_{\alpha+\delta}(\mathfrak{A})$.

Действительно, для любого $\delta < \beta$ $\alpha + \delta < \alpha + \beta$, а с другой стороны для произвольного $\gamma < \alpha + \beta$ существует $\delta < \beta$, такой что $\gamma \leq \alpha + \delta$ и по пункту 1 $T_\gamma(\mathfrak{A}) \subseteq T_{\alpha+\delta}(\mathfrak{A}) \subseteq \bigcup_{\delta < \beta} T_{\alpha+\delta}(\mathfrak{A})$. По выбору β $\bigcup_{\delta < \beta} T_{\alpha+\delta}(\mathfrak{A}) = \bigcup_{\delta < \beta} (T_\delta \circ T_\alpha)(\mathfrak{A})$. Наконец, $(T_\beta \circ T_\alpha)(\mathfrak{A}) = \left\{ a \in \mathfrak{A} : a /_{T_\alpha(\mathfrak{A})} \in T_\beta \left(\mathfrak{A} /_{T_\alpha(\mathfrak{A})} \right) \right\} = \left\{ a \in \mathfrak{A} : a /_{T_\alpha(\mathfrak{A})} \in \bigcup_{\delta < \beta} T_\delta \left(\mathfrak{A} /_{T_\alpha(\mathfrak{A})} \right) \right\} = \bigcup_{\delta < \beta} \left\{ a \in \mathfrak{A} : a /_{T_\alpha(\mathfrak{A})} \in T_\delta \left(\mathfrak{A} /_{T_\alpha(\mathfrak{A})} \right) \right\} = \bigcup_{\delta < \beta} (T_\delta \circ T_\alpha)(\mathfrak{A})$. \square

Предложение 23 Для произвольного оператора T справедливы следующие утверждения:

1. для любой алгебры \mathfrak{A} $T_\infty(\mathfrak{A}) \subseteq T^{\perp\perp}(\mathfrak{A})$;
2. $T^\perp = T^{\perp\perp\perp}$.

Доказательство. 1) Пусть $a \in T_\infty(\mathfrak{A})$ для некоторой алгебры \mathfrak{A} . Требуется доказать, что для произвольного $b \in T^\perp(\mathfrak{A})$ $a \wedge b = 0$. Пусть $b \in T^\perp(\mathfrak{A})$. Тогда $T_0(\widehat{b}) = \{0\}$. Кроме того, $T_1(\widehat{b}) = T(\widehat{b}) = T(\mathfrak{A}) \cap \widehat{b} = \{0\}$, так как если $x \in T(\mathfrak{A}) \cap \widehat{b}$, то $x = x \wedge b = 0$. Поскольку $1 = 0 + 1$, то $T_\infty(\widehat{b}) = T_0(\widehat{b}) = \{0\}$. Теперь $\{0\} = T_\infty(\widehat{b}) = T_\infty(\mathfrak{A}) \cap \widehat{b}$. Остается заметить, что $a \wedge b \in T_\infty(\mathfrak{A}) \cap \widehat{b}$.

2) Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова; докажем, что $T^\perp(\mathfrak{A}) = T^{\perp\perp\perp}(\mathfrak{A})$. Так как $T^\perp(\mathfrak{A}) \subseteq (T^\perp)_\infty(\mathfrak{A})$, то $T^\perp(\mathfrak{A}) \subseteq T^{\perp\perp\perp}(\mathfrak{A})$. Требуется установить обратное включение. Пусть $a \in T^{\perp\perp\perp}(\mathfrak{A})$. Нужно доказать, что для любого $b \in T(\mathfrak{A})$ $a \wedge b = 0$. Это очевидно, так как по предыдущему пункту если $b \in T(\mathfrak{A})$, то $b \in T^{\perp\perp}(\mathfrak{A})$. \square

9 Суператомные алгебры Ершова.

Будем говорить, что алгебра Ершова \mathfrak{A} является *атомной*, если $\mathfrak{A} = At(\mathfrak{A})$. В силу сказанного ранее алгебра Ершова является атомной, если в ней нет ненулевых безатомных элементов, то есть под каждым ненулевым элементом найдется атом.

Определение 20 Алгебра \mathfrak{A} называется *суператомной*, если $\mathfrak{A} = F_\infty(\mathfrak{A})$.

Так как для любой алгебры \mathfrak{A} $F_\infty(\mathfrak{A}) \subseteq F^{\perp\perp}(\mathfrak{A}) = At(\mathfrak{A})$, то каждая суператомная алгебра Ершова атомна.

Пусть \mathfrak{A} — суператомная алгебра Ершова. Пусть α — наименьший ординал, такой что алгебра $\mathfrak{A}/_{F_\alpha(\mathfrak{A})}$ конечна. Такой ординал найдется, так как для некоторого γ $F_\gamma(\mathfrak{A}) = F_\infty(\mathfrak{A})$ и $\mathfrak{A}/_{F_\gamma(\mathfrak{A})} = \{0\}$ — конечная алгебра. Пусть β — наименьший ординал, такой что алгебра $\mathfrak{A}/_{F_\beta(\mathfrak{A})}$ является булевой. Так как каждая конечная алгебра булева, то $\beta \leq \alpha$. Пусть n — натуральное число, равное числу атомов алгебры $\mathfrak{A}/_{F_\alpha(\mathfrak{A})}$. Тройку (α, β, n) будем называть *типом суператомности* алгебры \mathfrak{A} и обозначать $\text{type}(\mathfrak{A})$. Компоненты типа суператомности будем обозначать $\text{type}_1(\mathfrak{A})$, $\text{type}_2(\mathfrak{A})$, $\text{type}_3(\mathfrak{A})$.

Если $\text{type}(\mathfrak{A}) = (\alpha, \beta, n)$, то для любого ординала $\gamma \geq \beta$ алгебра $\mathfrak{A}/_{F_\gamma(\mathfrak{A})}$ булева. Действительно, если $\gamma \geq \beta$, то $\gamma = \beta + \delta$ для некоторого ординала δ , $F_\gamma = F_\delta \circ F_\beta$ и $\mathfrak{A}/_{F_\gamma(\mathfrak{A})} \cong \mathfrak{A}/_{F_\beta(\mathfrak{A})} /_{F_\delta(\mathfrak{A}/_{F_\beta(\mathfrak{A})})}$, а фактор-алгебра булевой алгебры булева. Если же $\gamma > \alpha$, то $\mathfrak{A}/_{F_\gamma(\mathfrak{A})} = \{0\}$. Действительно, если $\gamma > \alpha$, то $\gamma \geq \alpha + 1$ и $\mathfrak{A} \supseteq F_\gamma(\mathfrak{A}) \supseteq F_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) = \{a \in \mathfrak{A} : a /_{F_\alpha(\mathfrak{A})} \in F(\mathfrak{A}/_{F_\alpha(\mathfrak{A})})\} = \mathfrak{A}$. Отметим еще, что суператомная алгебра Ершова \mathfrak{A} является булевой алгеброй тогда и только тогда, когда $\text{type}_2(\mathfrak{A}) = 0$.

Предложение 24 Пусть \mathfrak{A} — суператомная алгебра Ершова и $\text{type}(\mathfrak{A}) = (\alpha, \beta, n)$. Тогда если $n = 0$, то $\beta = \alpha$.

Доказательство. Пусть $\beta < \alpha$. Через \mathfrak{B} обозначим бесконечную булеву алгебру $\mathfrak{A}/_{F_\beta(\mathfrak{A})}$. Тогда для любого ординала γ $\mathfrak{A}/_{F_{\beta+\gamma}(\mathfrak{A})} \cong \mathfrak{B}/_{F_\gamma(\mathfrak{B})}$. Пусть γ — наименьший ординал, такой что идеал $F_\gamma(\mathfrak{B})$ содержит единицу алгебры \mathfrak{B} . Ясно, что $\gamma \neq 0$. Ординал γ не может быть предельным, так как в этом случае $F_\gamma(\mathfrak{B}) = \bigcup_{\delta < \gamma} F_\delta(\mathfrak{B})$. Значит, $\gamma = \delta + 1$ для некоторого ординала $\delta < \gamma$. Имеем $1 /_{F_\delta(\mathfrak{B})} \neq 0 /_{F_\delta(\mathfrak{B})}$ и $1 /_{F_\delta(\mathfrak{B})} \in F(\mathfrak{B}/_{F_\delta(\mathfrak{B})})$. Значит, $\mathfrak{B}/_{F_\delta(\mathfrak{B})}$ — ненулевая конечная булева алгебра. Так как $\mathfrak{A}/_{F_{\beta+\delta}(\mathfrak{A})} \cong \mathfrak{B}/_{F_\delta(\mathfrak{B})}$, то $\alpha = \beta + \delta$ и n равно числу атомов алгебры $\mathfrak{B}/_{F_\delta(\mathfrak{B})}$. \square

Суператомную алгебру Ершова \mathfrak{A} будем называть *специальной*, если $\text{type}_3(\mathfrak{A}) = 0$.

Пусть (α_1, β_1, n_1) и (α_2, β_2, n_2) — тройки, такие что для $i = 1, 2$ α_i и β_i — ординалы, а n_i — натуральные числа. Определим тройку (α, β, n) следующим образом:

$$\begin{aligned}\alpha &= \max\{\alpha_1, \alpha_2\} \\ \beta &= \max\{\beta_1, \beta_2\} \\ n &= \begin{cases} n_1, & \alpha_1 > \alpha_2 \\ n_2, & \alpha_1 < \alpha_2 \\ n_1 + n_2, & \alpha_1 = \alpha_2 \end{cases}\end{aligned}$$

Будем говорить, что тройка (α, β, n) является суммой троек (α_1, β_1, n_1) , (α_2, β_2, n_2) и писать $(\alpha, \beta, n) = (\alpha_1, \beta_1, n_1) + (\alpha_2, \beta_2, n_2)$.

Предложение 25 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — алгебры Ершова. Алгебра $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$ суператомна тогда и только тогда, когда суператомны обе алгебры \mathfrak{A} и \mathfrak{B} , причем в этом случае $\text{type}(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) = \text{type}(\mathfrak{A}) + \text{type}(\mathfrak{B})$.

Доказательство. Первое утверждение следует из равенства $F_\infty(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) = F_\infty(\mathfrak{A}) \oplus F_\infty(\mathfrak{B})$. Второе — из того, что для любого ординала γ $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B} / F_\gamma(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) \cong \mathfrak{A} / F_\gamma(\mathfrak{A}) \oplus \mathfrak{B} / F_\gamma(\mathfrak{B})$. Действительно, прямая сумма является булевой алгеброй тогда и только тогда, когда каждое слагаемое — булева алгебра; прямая сумма конечна тогда и только тогда, когда каждое слагаемое конечно; а если \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — конечные алгебры, то число атомов алгебры $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$ равно сумме чисел атомов алгебр \mathfrak{A} и \mathfrak{B} . \square

Лемма 9 (о разложении) Пусть \mathfrak{A} — суператомная алгебра Ершова типа (α, β, n) и $n \neq 0$. Тогда существуют суператомная булева алгебра \mathfrak{B} типа $(\alpha, 0, n)$ и специальная алгебра Ершова \mathfrak{C} типа $(\beta, \beta, 0)$, такие что $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B} \oplus \mathfrak{C}$.

Доказательство. Так как $n \neq 0$, то $\mathfrak{A} / F_\beta(\mathfrak{A})$ — ненулевая булева алгебра. Пусть $\hat{a} / F_\beta(\mathfrak{A})$ — наибольший элемент этой алгебры. Множество $a^\perp = \{x \in \mathfrak{A} : x \wedge a = 0\}$ — идеал алгебры \mathfrak{A} , такой что $\hat{a} \cap a^\perp = \{0\}$ и $\hat{a} \vee a^\perp = \mathfrak{A}$. Значит, $\mathfrak{A} = \widehat{a} + a^\perp$ (внутренняя прямая сумма) и $\mathfrak{A} \cong \hat{a} \oplus a^\perp$.

По лемме 8 $\widehat{a} / F_\beta(\hat{a}) \cong \widehat{a} / F_\beta(\mathfrak{A})$. В силу выбора $a \in \widehat{a} / F_\beta(\mathfrak{A})$ $\widehat{a} / F_\beta(\mathfrak{A}) = \mathfrak{A} / F_\beta(\mathfrak{A})$. Так как $\alpha \geq \beta$, то $\alpha = \beta + \gamma$ для некоторого ординала γ . Получаем $\widehat{a} / F_\alpha(\hat{a}) \cong$

$$\widehat{a}/_{F_\beta(\widehat{a})}/_{F_\gamma(\widehat{a}/_{F_\beta(\widehat{a})})} \cong \mathfrak{A}/_{F_\beta(\mathfrak{A})}/_{F_\gamma(\mathfrak{A}/_{F_\beta(\mathfrak{A})})} \cong \mathfrak{A}/_{F_\alpha(\mathfrak{A})}, \text{ так как } F_\alpha = F_\gamma \circ F_\beta.$$

Значит, $\widehat{a}/_{F_\alpha(\widehat{a})}$ — конечная алгебра с n атомами для $n > 0$ и $\text{type}(\widehat{a}) = (\alpha, 0, n)$. По правилу сложения типов $\text{type}_2(a^\perp) = \beta$. Пусть $x \in a^\perp$. Тогда $x \wedge a = 0$ и $x/F_\beta(\mathfrak{A}) = x/F_\beta(\mathfrak{A}) \wedge a/F_\beta(\mathfrak{A}) = 0/F_\beta(\mathfrak{A})$, то есть $x \in F_\beta(\mathfrak{A})$. Так как $F_\beta(a^\perp) = F_\beta(\mathfrak{A}) \cap a^\perp$, то $x \in F_\beta(a^\perp)$. Получаем $a^\perp = F_\beta(a^\perp)$, $\beta = \text{type}_2(a^\perp) \leq \text{type}_1(a^\perp) \leq \beta$, $\text{type}_1(a^\perp) = \beta$ и $\text{type}(a^\perp) = (\beta, \beta, 0)$. \square

Лемма 10 Пусть \mathfrak{A} — суператомная алгебра Ершова и $\alpha < \text{type}_1(\mathfrak{A})$. Тогда алгебра $\mathfrak{A}/_{F_\alpha(\mathfrak{A})}$ содержит бесконечно много атомов.

Доказательство. Пусть $\beta = \text{type}_1(\mathfrak{A})$. Так как $\alpha < \beta$, то существует ординал γ , такой что $\beta = \alpha + \gamma$. Пусть $\mathfrak{B} = \mathfrak{A}/_{F_\alpha(\mathfrak{A})}$. Алгебра \mathfrak{B} бесконечна. Имеем $F_{\alpha+1} = F_{\gamma+1} \circ F_\beta$ и $\mathfrak{B}/_{F_{\gamma+1}(\mathfrak{B})} \cong \mathfrak{A}/_{F_{\alpha+1}(\mathfrak{A})} = \{0\}$, то есть $F_{\gamma+1}(\mathfrak{B}) = \mathfrak{B}$ и \mathfrak{B} — суператомная алгебра. Значит, алгебра \mathfrak{B} атомна и не содержит ненулевых безатомных элементов. Предположим, что \mathfrak{B} содержит конечное число атомов. Так как \mathfrak{B} бесконечна, то существует $x \in \mathfrak{B}$, не представимый в виде объединения атомов и отличный от нуля. Если a — объединение всех атомов алгебры \mathfrak{B} , то $x \not\leq a$ и $x \setminus a$ — ненулевой безатомный элемент. Противоречие. \square

Лемма 11 (об отщеплении булевой алгебры) Пусть \mathfrak{B}_1 — суператомная булева алгебра, \mathfrak{C}_1 — суператомная алгебра Ершова, $\mathfrak{A}_1 = \mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1$, \mathfrak{A}_2 — суператомная алгебра Ершова и $\text{type}(\mathfrak{A}_2) = \text{type}(\mathfrak{A}_1)$. Тогда существуют суператомные алгебры¹⁹ \mathfrak{B}_2 и \mathfrak{C}_2 , такие что $\text{type}(\mathfrak{B}_2) = \text{type}(\mathfrak{B}_1)$, $\text{type}(\mathfrak{C}_2) = \text{type}(\mathfrak{C}_1)$ и $\mathfrak{A}_2 = \mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2$.

Доказательство. Введем обозначения для типов. Пусть $\text{type}(\mathfrak{B}_1) = (\alpha_1, 0, n_1)$, $\text{type}(\mathfrak{C}_1) = (\alpha_2, \beta, n_2)$ и $\text{type}(\mathfrak{A}_1) = \text{type}(\mathfrak{A}_2) = (\alpha, \beta, n)$. Если $\mathfrak{B}_1 = \{0\}$, то утверждение леммы очевидно. Будем считать, что $\mathfrak{B}_1 \neq \{0\}$. Тогда $n_1 > 0$. Рассмотрим несколько случаев.

1) \mathfrak{A}_1 — специальная алгебра Ершова. Тогда по правилу сложения типов $\alpha_1 < \alpha_2 = \beta = \alpha$ и $n_2 = n = 0$. По лемме 10 алгебра $\mathfrak{A}_2/F_{\alpha_1}(\mathfrak{A}_2)$

¹⁹Здесь \mathfrak{B}_2 уже не обязана быть двухэлементной булевой алгеброй. Далее в тех местах, где встречается обозначение \mathfrak{B}_2 , читателю предполагается самому, исходя из контекста, определять, что имеется в виду. Это не должно вызвать затруднений.

содержит бесконечно много атомов. Пусть $\widehat{a/F_{\alpha_1}(\mathfrak{A}_2)}$ — элемент этой алгебры, равный объединению n_1 атомов. Так как $\widehat{a/F_{\alpha_1}(\mathfrak{A}_2)} \cong \widehat{a/F_{\alpha_1}(\widehat{a})}$, то $\text{type}(\widehat{a}) = (\alpha_1, 0, n_1)$. Имеем $\mathfrak{A}_2 \cong \widehat{a} \oplus a^\perp$. По правилу сложения типов $\text{type}(a^\perp) = (\beta, \beta, 0)$.

2) \mathfrak{A}_1 — не специальная алгебра, \mathfrak{C}_1 — специальная. Тогда $\alpha_2 = \beta \leq \alpha_1 = \alpha$ и $0 = n_2 < n_1 = n$. Требуемое разложение алгебры \mathfrak{A}_2 существует по лемме 9.

3) Алгебры \mathfrak{A}_1 и \mathfrak{C}_1 — не специальные. По правилу сложения типов $(\alpha, 0, n) = (\alpha_1, 0, n_1) + (\alpha_2, 0, n_2)$. По лемме 9 существуют булева алгебра \mathfrak{D}' и специальная алгебра Ершова \mathfrak{D}'' , такие что $\mathfrak{A}_2 \cong \mathfrak{D}' \oplus \mathfrak{D}''$, $\text{type}(\mathfrak{D}') = (\alpha, 0, n)$ и $\text{type}(\mathfrak{D}'') = (\beta, \beta, 0)$.

Пусть $i \in \{1, 2\}$ и $j = 3 - i$ таковы, что $\alpha_i \leq \alpha_j = \alpha$. Из правила сложения типов и леммы 10 следует, что в алгебре $\mathfrak{D}'/F_{\alpha_i}(\mathfrak{D}')$ есть элемент, являющийся объединением n_i атомов. Пусть $\widehat{a/F_{\alpha_i}(\mathfrak{D}')}$ — этот элемент. Так как $\widehat{a/F_{\alpha_i}(\mathfrak{D}')} \cong \widehat{a/F_{\alpha_i}(\widehat{a})}$, то $\text{type}(\widehat{a}) = (\alpha_i, 0, n_i)$. Пусть $\mathfrak{D}_i = \widehat{a}$ и $\mathfrak{D}_j = a^\perp = \widehat{c(a)}$. Тогда $\mathfrak{D}' \cong \mathfrak{D}_i \oplus \mathfrak{D}_j$ и из правила сложения типов $\text{type}(\mathfrak{D}_j) = (\alpha_j, 0, n_j)$. Полагаем $\mathfrak{B}_2 = \mathfrak{D}_1$ и $\mathfrak{C}_2 = \mathfrak{D}_2 \oplus \mathfrak{D}''$. Опять же по правилу сложения типов легко убедиться, что типы алгебр \mathfrak{B}_2 и \mathfrak{C}_2 — те, что требуются. \square

Теорема 13 Счетные суператомные алгебры Ершова изоморфны тогда и только тогда, когда их типы совпадают.

Доказательство. Необходимость очевидна. Докажем достаточность. Пусть \mathfrak{A} и \mathfrak{B} — счетные суператомные алгебры Ершова, такие что $\text{type}(\mathfrak{A}) = \text{type}(\mathfrak{B})$. Пусть $S = \{\langle a, b \rangle : a \in \mathfrak{A}, b \in \mathfrak{B}, \text{type}(\widehat{a}) = \text{type}(\widehat{b}), \text{type}(a^\perp) = \text{type}(b^\perp)\}$. Покажем, что S — условие изоморфизма алгебр Ершова.

Необходимо проверить четыре условия. Ясно, что $\langle 0, 0 \rangle \in S$. Также ясно, что $\langle x, y \rangle \in S \rightarrow (x = 0 \leftrightarrow y = 0)$, поскольку $x = 0$ ($y = 0$) тогда и только тогда, когда $\text{type}(\widehat{x}) = (0, 0, 0)$ ($\text{type}(\widehat{y}) = (0, 0, 0)$). Проверим третье условие.

Пусть $\langle a, b \rangle \in S$ и x — произвольный элемент \mathfrak{A} . Необходимо доказать, что существуют $y_1, y_2 \in \mathfrak{B}$, такие что пары $\langle a \wedge x, b \wedge y_1 \rangle$, $\langle a \setminus x, b \setminus y_1 \rangle$, $\langle x \setminus a, y_2 \setminus b \rangle$, $\langle a \vee x, b \vee y_2 \rangle$ принадлежат S . Имеем $\text{type}(\widehat{a}) = \text{type}(\widehat{b})$, $\text{type}(a^\perp) = \text{type}(b^\perp)$, $\widehat{a} \cong \widehat{a \wedge x} \oplus \widehat{a \setminus x}$ и $a^\perp = \widehat{x \setminus a} \oplus (a \vee x)^\perp$. По лемме 11 существуют алгебры $\mathfrak{D}_1, \mathfrak{D}_2, \mathfrak{D}'_1, \mathfrak{D}'_2$, такие что $\widehat{b} \cong \mathfrak{D}_1 \oplus \mathfrak{D}_2$, $b^\perp \cong \mathfrak{D}'_1 \oplus \mathfrak{D}'_2$,

$\text{type}(\mathfrak{D}_1) = \text{type}(\widehat{a \wedge x})$, $\text{type}(\mathfrak{D}_2) = \text{type}(\widehat{a \setminus x})$, $\text{type}(\mathfrak{D}'_1) = \text{type}(\widehat{x \setminus a})$ и $\text{type}(\mathfrak{D}'_2) = \text{type}((a \vee x)^\perp)$. Пусть $\varphi : \mathfrak{D}_1 \oplus \mathfrak{D}_2 \rightarrow \widehat{b}$ и $\psi : \mathfrak{D}'_1 \oplus \mathfrak{D}'_2 \rightarrow b^\perp$ — изоморфизмы. Заметим, что алгебры \mathfrak{D}_1 и \mathfrak{D}'_1 булевы. Полагаем $y_1 = \varphi(\langle 1, 0 \rangle)$ и $y_2 = \psi(\langle 1, 0 \rangle)$. Покажем, что y_1 и y_2 удовлетворяют требуемым свойствам.

Имеем $\varphi(\mathfrak{D}_1 \oplus \{0\}) = \widehat{y_1}$, $\varphi(\{0\} \oplus \mathfrak{D}_2) = \widehat{b \setminus y_1}$, $\psi(\mathfrak{D}'_1 \oplus \{0\}) = \widehat{y_2}$. Пусть $\mathfrak{C} = \psi(\{0\} \oplus \mathfrak{D}'_2)$. Тогда $b^\perp = \widehat{y_2} + \mathfrak{C}$ (внутренняя прямая сумма), $\text{type}(\widehat{y_1}) = \text{type}(\widehat{a \wedge x})$, $\text{type}(\widehat{b \setminus y_1}) = \text{type}(\widehat{a \setminus x})$, $\text{type}(\widehat{y_2}) = \text{type}(\widehat{x \setminus a})$ и $\text{type}(\mathfrak{C}) = \text{type}((a \vee x)^\perp)$. Кроме того, $b \wedge y_1 = y_1$ и $y_2 \setminus b = y_2$. Чтобы установить, что y_1 и y_2 — те, что требуется, надо показать, что четыре пары принадлежат S , то есть проверить восемь равенств типов. Три из них уже есть. Остальные легко получить из этих трех при помощи правила сложения типов и следующих соотношений²⁰:

$$\begin{aligned} (a \wedge x)^\perp &= \widehat{a \setminus x} + \widehat{x \setminus a} + (a \vee x)^\perp \\ y_1^\perp &= \widehat{b \setminus y_1} + \widehat{y_2} + \mathfrak{C} \\ (a \setminus x)^\perp &= \widehat{a \wedge x} + \widehat{x \setminus a} + (a \vee x)^\perp \\ (b \setminus y_1)^\perp &= \widehat{y_1} + \widehat{y_2} + \mathfrak{C} \\ (x \setminus a)^\perp &= \widehat{a} + (a \vee x)^\perp \\ y_2^\perp &= \widehat{b} + \mathfrak{C} \\ \widehat{a \vee x} &= \widehat{a} + \widehat{x \setminus a} \\ \widehat{b \vee y_2} &= \widehat{b} + \widehat{y_2} \\ (b \vee y_2)^\perp &= \mathfrak{C} \end{aligned}$$

Третье условие доказано. Четвертое условие, симметричное третьему, проверяется аналогично. \square

Предложение 26 Пусть \mathfrak{A} — счетная суператомная алгебра Ершова и $\text{type}(\mathfrak{A}) = (\alpha, \beta, n)$. Тогда α и β — не более чем счетные ординалы.

Через ω_1 обозначим первый несчетный кардинал. Пусть $\alpha \geq \omega_1$. Тогда для любого $\gamma < \omega_1$ $F_\gamma(\mathfrak{A}) \subset \mathfrak{A} = F_\infty(\mathfrak{A})$ и $F_{\gamma+1}(\mathfrak{A}) \setminus F_\gamma(\mathfrak{A}) \neq \emptyset$. По предложению 22 для $\delta < \gamma < \omega_1$ $(F_{\gamma+1}(\mathfrak{A}) \setminus F_\gamma(\mathfrak{A})) \cap (F_{\delta+1}(\mathfrak{A}) \setminus F_\delta(\mathfrak{A})) =$

²⁰В правых частях этих соотношений стоят внутренние прямые суммы

\emptyset . Получаем, что множество $\bigcup_{\gamma < \omega_1} (F_{\gamma+1}(\mathfrak{A}) \setminus F_\gamma(\mathfrak{A}))$ несчетно. Однако $\bigcup_{\gamma < \omega_1} (F_{\gamma+1}(\mathfrak{A}) \setminus F_\gamma(\mathfrak{A})) \subseteq \mathfrak{A}$. Полученное противоречие доказывает, что α — не более чем счетный ординал. Остается вспомнить, что $\beta \leq \alpha$. \square

Теорема 14 Для любого не более чем счетного ординала α $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ — не более чем счетная суператомная алгебра Ершова типа $(\alpha, \alpha, 0)$ и $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$ — не более чем счетная суператомная булева алгебра типа $(\alpha, 0, 1)$.

Доказательство. Сразу заметим, что алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ и $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$ — не более чем счетные, так как для всякого бесконечного линейного порядка L $|L| = |\mathfrak{B}_L|$. Остальное докажем трансфинитной индукцией по ординалу α .

Пусть α — счетный ординал и для всех ординалов, меньших α , утверждение теоремы справедливо. Докажем, что оно справедливо для α . При $\alpha = 0$ $\text{type}(\mathfrak{B}_{\omega^0}) = \text{type}(\mathfrak{B}_1) = (0, 0, 0)$ и $\text{type}(\mathfrak{B}_{\omega^0+1}) = \text{type}(\mathfrak{B}_2) = (0, 0, 1)$. Если $\alpha = \beta + 1$, то $\omega^\alpha = \omega^\beta + \omega^\beta + \dots$. Если α предельный, то $\omega^\alpha = \omega^{\alpha_0} + \omega^{\alpha_1} + \dots$ для последовательности ординалов $\alpha_0 < \alpha_1 < \dots$, такой что $\sup_{i \in \mathbb{N}} \alpha_i = \alpha$. В обоих случаях $\omega^\alpha = \sum_{i \in \mathbb{N}} \omega^{\alpha_i}$ для последовательности ординалов $\alpha_0 \leq \alpha_1 \leq \dots < \alpha$, такой что для любого $\beta < \alpha$ существует $i_0 \in \mathbb{N}$, для которого $\beta \leq \alpha_{i_0}$. Пусть для $i \in \mathbb{N}$ m_i — элемент линейного порядка $\sum_{i \in \mathbb{N}} \omega^{\alpha_i}$, соответствующий минимальному элементу слагаемого ω^{α_i} . Пусть a_i — элемент алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$, равный $[m_i, m_{i+1}]$. Тогда $\hat{a}_i \cong \mathfrak{B}_{[m_i, m_{i+1}]} \cong \mathfrak{B}_{\omega^{\alpha_i+1}}$ — суператомная булева алгебра типа $(\alpha_i, 0, 1)$.

Докажем, что $F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}) = \mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ и для любого $\beta < \alpha$ $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}/_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})}$ — не булева алгебра. Имеем $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha} = \sup\{\hat{a}_i : i \in \mathbb{N}\}$. Так как $\alpha_i < \alpha$, то для любого $i \in \mathbb{N}$ $\hat{a}_i = F_\alpha(\hat{a}_i)$. Из $F_\alpha(\hat{a}_i) = F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}) \cap \hat{a}_i$ получаем, что $\hat{a}_i \subseteq F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$. Таким образом, $F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$ — верхняя грань для множества идеалов $\{\hat{a}_i : i \in \mathbb{N}\}$. Любая верхняя грань содержит точную верхнюю грань и, значит, $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha} \subseteq F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$. Обратное включение очевидно; следовательно, равенство $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha} = F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$ доказано. Пусть $\beta < \alpha$. Пусть i_0 — такое натуральное число, что $\beta \leq \alpha_{i_0}$. Для $i \geq i_0$ $F_\beta(\hat{a}_i) \neq \hat{a}_i$ и, в силу равенства $F_\beta(\hat{a}_i) = F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}) \cap \hat{a}_i$, $a_i \notin F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$. Получаем, что для $i \geq i_0$ $a_i /_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})} \neq 0$. Предположим, что для некоторого $a \in \mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ $a /_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})}$ — наибольший элемент алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}/_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})}$. Из определения алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ следует, что для некоторого $i \geq i_0$ $a \cap a_i = \emptyset$. Получаем $a_i /_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})} = a_i /_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})} \wedge a /_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})} = a_i \cap a /_{F_\beta(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})} = 0$. Противоречие.

Из доказанного напрямую следует, что $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ — суператомная алгебра Ершова типа $(\alpha, \alpha, 0)$. Легко видеть, что для произвольного линейного порядка L с наименьшим элементом \mathfrak{B}_{L+1} — минимальное булево расширение алгебры \mathfrak{B}_L . Применительно к нашему случаю это означает, что $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ — простой идеал алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$. Имеем $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha} = F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}) = F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) \cap \mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ и $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha} \subseteq F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}})$. Так как простые идеалы максимальны, то либо $F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) = \mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$, либо $F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) = \mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$. Покажем, что второе равенство невозможно. Предположим, что $F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) = \mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$. Тогда $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$ — суператомная булева алгебра типа $(\gamma, 0, n)$ для $\gamma \leq \alpha$. Так как эта алгебра не нулевая, то $n > 0$ и $\gamma < \alpha$. По лемме 10 в алгебре $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$ найдется $n+1$ атом $b_0/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}), \dots, b_n/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$. Элементы b_0, \dots, b_n алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$ таковы, что для каждого i $b_i \notin F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$ и для $i \neq j$ $b_i \wedge b_j \in F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha})$. Так как $F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^\alpha}) = F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) \cap \mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$, то для любого i $b_i \notin F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}})$ и для $i \neq j$ $b_i \wedge b_j \in F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}})$. Получаем, что $b_0/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}), \dots, b_n/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}})$ — семейство, состоящее из $(n+1)$ -го ненулевого элемента алгебры $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}})$, причем пересечение любых двух различных элементов этого семейства равно нулю. Однако алгебра $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}/F_\gamma(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}})$ изоморфна $\mathcal{P}(X)$ для n -элементного множества X , а в $\mathcal{P}(X)$ такого семейства не существует. Полученное противоречие доказывает, что $F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) = \mathfrak{B}_{\omega^\alpha}$. Но тогда $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}/F_\alpha(\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}) \cong \mathfrak{B}_2$ и $\mathfrak{B}_{\omega^{\alpha+1}}$ — суператомная булева алгебра типа $(\alpha, 0, 1)$. \square

Следствие 14 Пусть $\beta \leq \alpha$ — не более чем счетные ординалы и $n \in \mathbb{N}$, причем если $n = 0$, то $\alpha = \beta$. Тогда существует счетный ординал ε , такой что \mathfrak{B}_ε — суператомная алгебра Ершова и $\text{type}(\mathfrak{B}_\varepsilon) = (\alpha, \beta, n)$.

Доказательство. Пусть L_1 и L_2 — линейные порядки с наименьшими элементами, причем порядок L_1 не одноэлементен и содержит также наибольший элемент l . Пусть $L'_1 = \langle L_1 \setminus \{l\}, \leq \rangle$. Тогда $\mathfrak{B}_{L'_1+L_2} \cong \mathfrak{B}_{L_1} \oplus \mathfrak{B}_{L_2}$. Действительно, пусть 0 — наименьший элемент порядка $L'_1 + L_2$, а $m \in L'_1 + L_2$ таково, что $[0, m) \cong L'_1$ и $[m, +\infty) \cong L_2$. Тогда отображение $\varphi : \mathfrak{B}_{L'_1+L_2} \rightarrow \mathfrak{B}_{[0, m)} \oplus \mathfrak{B}_{[m, +\infty)}$, действующее по правилу $\varphi : x \mapsto \langle x \cap [0, m), x \cap [m, +\infty) \rangle$, является изоморфизмом.

Теперь остается положить

$$\varepsilon = \underbrace{\omega^\alpha + \dots + \omega^\alpha}_{n \text{ раз}} + \omega^\beta$$

и применить правило сложения типов. \square

Лемма 12 Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова, \mathfrak{B} — не более чем счетная алгебра Ершова и $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — эпиморфизм. Тогда существует подалгебра алгебры \mathfrak{A} , изоморфная \mathfrak{B} .

Доказательство. По теореме 8 у алгебры \mathfrak{B} существует линейный базис L . Ясно, что множество L не более чем счетно. Пусть l_0, l_1, \dots — перечисление всех элементов множества L (возможно, с повторениями), такое что $l_0 = 0$. Пусть для $n \in \mathbb{N}$ $L_n = \{l_0, \dots, l_n\}$. Построим по индукции последовательность отображений $\{\psi_n : L_n \rightarrow \mathfrak{A}\}_{n \in \mathbb{N}}$, такую что для любого n $\psi_{n+1} \upharpoonright L_n = \psi_n$, $\varphi \circ \psi_n = \text{id}_{L_n}$, $\psi_n(0) = 0$ и для любых $l', l'' \in L_n$ $\psi_n(l') \leq \psi_n(l'') \Leftrightarrow l' \leq l''$.

Полагаем $\psi_0(0) = 0$. Пусть ψ_n построено. Если $L_{n+1} = L_n$, то полагаем $\psi_{n+1} = \psi_n$. Пусть $L_{n+1} \neq L_n$; тогда $L_{n+1} = L_n \cup \{l_{n+1}\}$. Для любого $l \in L_n$ полагаем $\psi_{n+1}(l) = \psi_n(l)$. Остается определить $\psi_{n+1}(l_{n+1})$. Возможны два случая.

1. Для любого $l \in L_n$ $l < l_{n+1}$. Пусть l' — наибольший элемент L_n . Так как φ — эпиморфизм, то существует $a \in \mathfrak{A}$, такой что $\varphi(a) = l_{n+1}$. Полагаем $\psi_{n+1}(l_{n+1}) = \psi_n(l') \vee a$.
2. Существуют $l', l'' \in L_n$, такие что $l' < l_{n+1} < l''$ и для любого $l \in L_n$ неверно, что $l' < l < l''$. Пусть a — такой элемент алгебры \mathfrak{A} , что $\varphi(a) = l_{n+1}$. Полагаем $\psi_{n+1}(l_{n+1}) = \psi_n(l') \vee (\psi_n(l'') \wedge a)$.

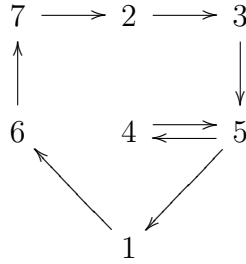
Определение ψ_n -ых закончено. Пусть $\psi : L \rightarrow \mathfrak{A}$ таково, что для любого $n \in \mathbb{N}$ $\psi \upharpoonright L_n = \psi_n$. Ясно, что отображение ψ инъективно и сохраняет порядок. Пусть $M = \psi(L)$. Тогда M — цепь в \mathfrak{A} , содержащая 0 и изоморфная L . Пусть \mathfrak{C} — подалгебра в \mathfrak{A} , равная $\text{gr}(M)$. Тогда M — линейный базис алгебры \mathfrak{C} . По предложению 19 $\mathfrak{C} \cong \mathfrak{B}$. \square

Теорема 15 Для не более чем счетной алгебры Ершова \mathfrak{A} следующие утверждения эквивалентны:

1. Алгебра \mathfrak{A} суператомна.
2. Каждая подалгебра алгебры \mathfrak{A} атомная.
3. Не существует ненулевых безатомных подалгебр алгебры \mathfrak{A} .
4. Каждая фактор-алгебра алгебры \mathfrak{A} атомная.

5. Никакая фактор-алгебра алгебры \mathfrak{A} , отличная от $\{0\}$, не является безатомной.
6. $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}_\alpha$ для некоторого не более чем счетного ординала α .
7. Число простых идеалов алгебры \mathfrak{A} не более чем счетно.

Доказательство. Общая схема доказательства такова:



(7 \Rightarrow 2) Пусть $\mathfrak{B} \subseteq \mathfrak{A}$ — не атомная подалгебра. Тогда существует ненулевой безатомный элемент b алгебры \mathfrak{B} .

Через $2^{<\omega}$ обозначим множество конечных последовательностей, составленных из нулей и единиц. Последовательность нулевой длины обозначим Λ . Для каждого $\varepsilon \in 2^{<\omega}$ определим элемент $0 < b_\varepsilon \leq b$ алгебры \mathfrak{B} ; определение дадим индукцией по длине последовательности ε .

Полагаем $b_\Lambda = b$. Пусть для некоторого ε элемент b_ε определен. Так как b_ε — не ноль и не атом, то существует $c \in \mathfrak{B}$, такой что $0 < c < b_\varepsilon$. Полагаем $b_{\varepsilon 0} = c$ и $b_{\varepsilon 1} = b_\varepsilon \setminus c$.

Через 2^ω мы обозначаем множество бесконечных последовательностей, составленных из нулей и единиц. Множество 2^ω континуально; существует естественное взаимно-однозначное соответствие между $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ и 2^ω , при котором множеству $A \subseteq \mathbb{N}$ ставится в соответствие последовательность $\chi_A(0)\chi_A(1)\dots$. Для $\varepsilon \in 2^{<\omega}$ и $f \in 2^\omega$ будем писать $\varepsilon \preceq f$, если последовательность ε является началом последовательности f .

Для $f \in 2^\omega$ пусть $X_f = \{b_\varepsilon : \varepsilon \in 2^{<\omega}, \varepsilon \preceq f\}$. Множество X_f , рассматриваемое как подмножество \mathfrak{A} , замкнуто относительно пересечений и не содержит 0. По теореме 3 существует $P_f \in \text{Pr}(\mathfrak{A})$, такой что $P_f \cap X_f = \emptyset$. Заметим, что если f и g — различные элементы 2^ω , то $P_f \neq P_g$. Действительно, если $f \neq g$, то существует $\varepsilon \in 2^{<\omega}$, такая что $\varepsilon 0 \preceq f$ и $\varepsilon 1 \preceq g$ (или наоборот $\varepsilon 0 \preceq g$ и $\varepsilon 1 \preceq f$). Тогда если $P_f = P_g$, то $b_{\varepsilon 0} \notin P_f$, $b_{\varepsilon 1} \notin P_f$,

однако $0 = b_{\varepsilon 0} \wedge b_{\varepsilon 1} \in P_f$, что противоречит простоте P_f . Получаем, что существует континуум различных простых идеалов алгебры \mathfrak{A} .

(2 \Rightarrow 3) Очевидно.

(3 \Rightarrow 5) Пусть $I \triangleleft \mathfrak{A}$ и алгебра \mathfrak{A}/I — безатомная. Ясно, что эта фактор-алгебра не более чем счетна. По лемме 12 существует подалгебра в \mathfrak{A} , изоморфная \mathfrak{A}/I .

(4 \Rightarrow 5) Очевидно.

(5 \Rightarrow 4) Пусть $I \triangleleft \mathfrak{A}$ и алгебра \mathfrak{A}/I — не атомная. Тогда для некоторого $a \in \mathfrak{A}$ a/I — ненулевой безатомный элемент алгебры \mathfrak{A}/I . Алгебра $\widehat{a/I}$ — ненулевая безатомная алгебра. Пусть $p : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}/I$ — факторизация, а $\varphi : \mathfrak{A}/I \rightarrow \widehat{a/I}$ — эпиморфизм, такой что $\varphi(x/I) = x/I \wedge a/I$. Тогда $\widehat{a/I} \cong \mathfrak{A}/\text{Ker}(\varphi \circ p)$.

(5 \Rightarrow 1) Пусть $F_\infty(\mathfrak{A}) \neq \mathfrak{A}$. Тогда $\mathfrak{A}/F_\infty(\mathfrak{A})$ — ненулевая безатомная алгебра Ершова. Действительно, предположим, что для некоторого $a \in \mathfrak{A}$ $a/F_\infty(\mathfrak{A})$ — атом алгебры $\mathfrak{A}/F_\infty(\mathfrak{A})$. Для некоторого ординала α имеем $F_\alpha(\mathfrak{A}) = F_{\alpha+1}(\mathfrak{A}) = F_\infty(\mathfrak{A})$. Получаем $a \notin F_\alpha(\mathfrak{A})$, $a/F_\alpha(\mathfrak{A})$ — атом алгебры $\mathfrak{A}/F_\alpha(\mathfrak{A})$, $a/F_\alpha(\mathfrak{A}) \in F(\mathfrak{A}/F_\alpha(\mathfrak{A}))$ и $a \in F_{\alpha+1}(\mathfrak{A})$. Противоречие.

(1 \Rightarrow 6) Пусть \mathfrak{A} — счетная суператомная алгебра Ершова и $\text{type}(\mathfrak{A}) = (\alpha, \beta, n)$. По предложению 26 ординалы α и β — не более чем счетные. По следствию 14 существует не более чем счетный ординал ε , такой что \mathfrak{B}_ε — суператомная алгебра Ершова типа (α, β, n) . По теореме 13 $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}_\varepsilon$.

(6 \Rightarrow 7) Пусть ε — не более чем счетный ординал. По теореме 10 существует взаимно-однозначное соответствие между простыми идеалами алгебры \mathfrak{B}_ε и непустыми собственными начальными сегментами ординала ε . Остается заметить, что любой собственный начальный сегмент ординала ε имеет вид $\{\alpha : \alpha < \beta\}$ для некоторого $\beta < \varepsilon$. \square

Следствие 15 Если \mathfrak{A} — не более чем счетная суператомная алгебра Ершова, то все подалгебры и все фактор-алгебры алгебры \mathfrak{A} также суператомны.

Следствие 16 Если \mathfrak{A} — счетная алгебра Ершова, то множество $\text{Pr}(\mathfrak{A})$ либо счетно, либо континуально.

Следствие 17 Множество начальных сегментов счетного линейного порядка либо счетно, либо континуально.

10 Классификация Кетонена²¹.

Распространим понятие типа суператомности на произвольные алгебры Ершова. Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Так как $F_\infty(F_\infty(\mathfrak{A})) = F_\infty(\mathfrak{A}) \cap F_\infty(\mathfrak{A})$, то $F_\infty(\mathfrak{A})$ — суператомная алгебра Ершова. Полагаем $\text{type}(\mathfrak{A}) = \text{type}(F_\infty(\mathfrak{A}))$.

Для произвольных счетных алгебр Ершова уже не верно, что если типы суператомности совпадают, то алгебры изоморфны. Например, $\text{type}(\mathfrak{B}_\omega \oplus \mathfrak{B}_{1+\eta}) = \text{type}(\mathfrak{B}_\omega) = (1, 1, 0)$, однако в первой алгебре есть ненулевые безатомные элементы, а во второй нет. Однако по прежнему справедлива формула $\text{type}(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) = \text{type}(\mathfrak{A}) + \text{type}(\mathfrak{B})$, поскольку $F_\infty(\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}) = F_\infty(\mathfrak{A}) \oplus F_\infty(\mathfrak{B})$.

Через Ord обозначим класс всех ординалов.

Определение 21 Пусть \mathfrak{A} — алгебра Ершова. Функция²² $r : \mathfrak{A} \rightarrow \text{Ord}$ называется *аддитивной*, если $r(0) = 0$ и для любых $x, y \in \mathfrak{A}$ $r(x \vee y) = \max\{r(x), r(y)\}$.

Приведем несколько примеров аддитивных функций.

1. Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова и для любого $x \in \mathfrak{A}$ $r(x) = 0$. Функция r аддитивна.
2. Пусть α — ненулевой ординал и $I \triangleleft \mathfrak{A}$. Определим r так: $r(I) = 0$, $r(\mathfrak{A} \setminus I) = \alpha$. Опять r — аддитивная функция.
3. Пусть \mathfrak{A} — произвольная алгебра Ершова, $I \triangleleft \mathfrak{A}$ и алгебра I суператомна. Тогда для любого $x \in \mathfrak{A}$ алгебра $\hat{x} \cap I$ также суператомна. Положим $r_I(x) = \text{type}_2(\hat{x} \cap I)$. Равенство $r_I(0) = 0$ очевидно

²¹Изложенная в этой части классификация типов изоморфизма счетных булевых алгебр впервые появилась в статье Кетонена [3]. В этой статье автор работает со стоуновскими пространствами и изложение ведется на языке топологии. Приведенное здесь алгебраическое изложение автор спецкурса дает по книге [1].

²²На первый взгляд может показаться, что говорить о функциях из \mathfrak{A} в Ord некорректно, поскольку класс всех ординалов не является множеством. Однако если есть соответствие, сопоставляющее каждому элементу алгебры \mathfrak{A} единственный ординал, то по аксиоме подстановки (замены) область значений этого соответствия является множеством и само соответствие можно рассматривать как функцию из \mathfrak{A} на область значений. Поскольку значением такого соответствия на каждом элементе алгебры \mathfrak{A} будет некоторый ординал, мы, допуская некоторую некорректность, будем говорить об этом соответствии как о функции из \mathfrak{A} в класс всех ординалов, имея в виду функцию из \mathfrak{A} на область значений соответствия.

(более того, легко заметить, что $r_I(I) = 0$). Если $x, y \in \mathfrak{A}$ таковы, что $x \wedge y = 0$, то равенство $r_I(x \vee y) = \max\{r_I(x), r_I(y)\}$ следует из правила сложения типов и того, что $\widehat{x \vee y} \cap I \cong (\widehat{x} \cap I) \oplus (\widehat{y} \cap I)$. В общем случае $x \vee y = (x \setminus y) \vee (x \wedge y) \vee (y \setminus x)$ и $r_I(x \vee y) = \max\{r_I(x \setminus y), r_I(x \wedge y), r_I(y \setminus x)\} = \max\{\max\{r_I(x \setminus y), r_I(x \wedge y)\}, \max\{r_I(x \wedge y), r_I(y \setminus x)\}\} = \max\{r_I(x), r_I(y)\}$. Рассмотрим два важных для нас частных случая.

- (а) Для алгебры \mathfrak{A} функция $r_{F_\infty(\mathfrak{A})}$ называется *функцией E -ранга* и обозначается $\sigma_{\mathfrak{A}}$ (или просто σ , если ясно, о какой алгебре идет речь). Так как для любого $x \in \mathfrak{A}$ $F_\infty(\widehat{x}) = F_\infty(\mathfrak{A}) \cap \widehat{x}$, то $\sigma_{\mathfrak{A}}(x) = \text{type}_2(\widehat{x} \cap F_\infty(\mathfrak{A})) = \text{type}_2(\widehat{x})$.
- (б) Пусть \mathfrak{A} — суператомная алгебра Ершова и $\langle q, \mathfrak{A}' \rangle$ — ее идеальное пополнение. Можно считать, что элементами \mathfrak{A}' являются локально главные идеалы алгебры \mathfrak{A} и вложение q действует по правилу $q : a \mapsto \widehat{a}$. Имеем $q(\mathfrak{A})$ — идеал алгебры \mathfrak{A}' , изоморфный \mathfrak{A} . Пусть $\rho = r_{q(\mathfrak{A})}$. Тогда ρ — аддитивная функция на \mathfrak{A}' . Если $j \in \mathfrak{A}'$ — локально главный идеал алгебры \mathfrak{A} , то j сам по себе является суператомной алгеброй Ершова. Легко заметить, что $\rho(j) = \text{type}_2(j)$. Действительно, $\widehat{j} \cap q(\mathfrak{A}) = \{\widehat{a} : \widehat{a} \subseteq j\} = q(j) \cong j$.

Пусть r — аддитивная функция на алгебре \mathfrak{A} и $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — эпиморфизм, такой что $r(\text{Ker} \varphi) = 0$. Тогда для любых $x, y \in \mathfrak{A}$, таких что $\varphi(x) = \varphi(y)$, имеем $r(x) = r(y)$, поскольку из равенства $\varphi(x) = \varphi(y)$ следует, что для $z = x \Delta y$ $z \in \text{Ker} \varphi$, $x \vee z = y \vee z$ и $r(x) = \max\{r(x), r(z)\} = r(x \vee z) = r(y \vee z) = \max\{r(y), r(z)\} = r(y)$. Для $b \in \mathfrak{B}$ положим $r^\varphi(b) = r(x)$, где $x \in \mathfrak{A}$ таков, что $\varphi(x) = b$. В силу сказанного выше это определение корректно. Так как φ сохраняет объединения, то r^φ — аддитивная функция на \mathfrak{B} .

Определение 22 Булева алгебра \mathfrak{A} называется *нормальной*, если $F_\infty(\mathfrak{A})$ — специальная алгебра Ершова (то есть $\text{type}_3(\mathfrak{A}) = 0$).

Теорема 16 (о нормальном разложении) Пусть \mathfrak{A} — булева алгебра, $\text{type}(\mathfrak{A}) = (\alpha, \beta, n)$ и $n > 0$. Тогда существует нормальная булева алгебра \mathfrak{B} типа $(\beta, \beta, 0)$ и суператомная булева алгебра \mathfrak{C} типа $(\alpha, 0, n)$, такие что $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B} \oplus \mathfrak{C}$.

Доказательство. По лемме 9 $F_\infty(\mathfrak{A}) \cong \mathfrak{B}' \oplus \mathfrak{C}'$, где \mathfrak{B}' — специальная алгебра Ершова типа $(\beta, \beta, 0)$, а \mathfrak{C}' — суператомная булева алгебра типа $(\alpha, 0, n)$. Пусть $\varphi : \mathfrak{B}' \oplus \mathfrak{C}' \rightarrow F_\infty(\mathfrak{A})$ — изоморфизм. Положим $a = \varphi(\langle 0, 1 \rangle)$. Тогда $\widehat{a} \cong \mathfrak{C}'$ и $\mathfrak{A} \cong \widehat{c(a)} \oplus \widehat{a}$. Кроме того, $\varphi^{-1}(\widehat{c(a)} \cap F_\infty(\mathfrak{A})) = \mathfrak{B}' \oplus \{0\}$ и $\text{type}(\widehat{c(a)}) = (\beta, \beta, 0)$. \square

Прямую сумму $\mathfrak{B} \oplus \mathfrak{C}$, существование которой доказано в теореме 16, будем называть *нормальным разложением* алгебры \mathfrak{A} . Если алгебра \mathfrak{A} уже нормальна (то есть $\text{type}_3(\mathfrak{A}) = 0$), то под нормальным разложением алгебры \mathfrak{A} будем понимать прямую сумму $\mathfrak{A} \oplus \{0\}$. Заметим, что нормальная булева алгебра суператомна тогда и только тогда, когда она нулевая; если же нормальная булева алгебра не нулевая, то она бесконечна.

Пусть \mathfrak{A} — счетная нормальная булева алгебра. Тогда $F_\infty(\mathfrak{A})$ — идеал алгебры \mathfrak{A} и специальная алгебра Ершова типа $(\beta, \beta, 0)$ для некоторого ординала β . Как было отмечено при доказательстве теоремы 15, алгебра $\mathfrak{A}/F_\infty(\mathfrak{A})$ безатомна и, значит, изоморфна $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Следовательно, существует эпиморфизм $\psi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такой что $\text{Ker} \psi = F_\infty(\mathfrak{A})$. Если через φ обозначить тождественное вложение $F_\infty(\mathfrak{A})$ в \mathfrak{A} , то последовательность

$$0 \longrightarrow F_\infty(\mathfrak{A}) \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{A} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0$$

точна. Как показывает следующее предложение, ситуация со счетными нормальными булевыми алгебрами полностью описывается в терминах точных последовательностей.

Предложение 27 Пусть \mathfrak{A} — счетная суператомная алгебра Ершова и последовательность

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{B} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0$$

точна. Тогда $\varphi(\mathfrak{A}) = F_\infty(\mathfrak{B})$.

Доказательство. Так как $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \varphi(\mathfrak{A})$ — изоморфизм, то $F_\infty(\varphi(\mathfrak{A})) = \varphi(\mathfrak{A})$, а поскольку $F_\infty(\varphi(\mathfrak{A})) = F_\infty(\mathfrak{B}) \cap \varphi(\mathfrak{A})$, то $\varphi(\mathfrak{A}) \subseteq F_\infty(\mathfrak{B})$. Предположим, что $b \in F_\infty(\mathfrak{B}) \setminus \varphi(\mathfrak{A})$. Тогда \widehat{b} — подалгебра в $F_\infty(\mathfrak{B})$ и $\psi(b) \neq 0$. Пусть ε — ограничение ψ на алгебру \widehat{b} . Тогда ε — эпиморфизм, отображающий \widehat{b} на $\widehat{\psi(b)}$ — ненулевую безатомную подалгебру алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. По лемме 12 в \widehat{b} существует подалгебра, изоморфная $\widehat{\psi(b)}$. Получаем, что

в $F_\infty(\mathfrak{B})$ существует ненулевая безатомная подалгебра. Противоречие с теоремой 15. \square

Таким образом, счетные нормальные булевы алгебры — это в точности средние члены точных последовательностей, которые являются булевыми алгебрами и у которых в левой части стоит счетная специальная алгебра Ершова, а в правой части — счетная безатомная булева алгебра $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$.

Теорема 17 Пусть \mathfrak{A} — счетная специальная алгебра Ершова, \mathfrak{B}_1 и \mathfrak{B}_2 — счетные булевы алгебры, последовательности

$$\begin{aligned} 0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi_1} \mathfrak{B}_1 \xrightarrow{\psi_1} \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0 \\ 0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi_2} \mathfrak{B}_2 \xrightarrow{\psi_2} \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0 \end{aligned}$$

точные и для $i \in \{1, 2\}$ σ_i — функция E -ранга на \mathfrak{B}_i , а $r_i = \sigma_i^{\psi_i}$. Тогда алгебры \mathfrak{B}_1 и \mathfrak{B}_2 изоморфны в том и только в том случае, если существует μ — автоморфизм алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такой что $r_1 = r_2 \circ \mu$.

Доказательство. Необходимость. Пусть $\varepsilon : \mathfrak{B}_1 \rightarrow \mathfrak{B}_2$ — изоморфизм. Тогда $\varepsilon(\varphi_1(\mathfrak{A})) = \varphi_2(\mathfrak{A})$, так как $\varphi_1(\mathfrak{A}) = F_\infty(\mathfrak{B}_1)$ и $\varphi_2(\mathfrak{A}) = F_\infty(\mathfrak{B}_2)$. Поскольку последовательности точны, получаем, что $\text{Ker}(\psi_2 \circ \varepsilon) = \text{Ker}\psi_1$. По теореме 1 существует автоморфизм μ алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такой что $\mu \circ \psi_1 = \psi_2 \circ \varepsilon$. Пусть x — произвольный элемент алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Выберем $y \in \mathfrak{B}_1$, такой что $\psi_1(y) = x$. Получаем $r_1(x) = \sigma_1(y) = \text{type}_2(\widehat{y} \cap F_\infty(\mathfrak{B}_1)) = \text{type}_2(\widehat{\varepsilon(y)} \cap F_\infty(\mathfrak{B}_2)) = \sigma_2(\varepsilon(y)) = r_2(\psi_2(\varepsilon(y))) = r_2(\mu(\psi_1(y))) = r_2(\mu(x))$. Так как x — произвольный, то $r_1 = r_2 \circ \mu$.

Достаточность. Предположим, что автоморфизм существует. Пусть S — подмножество $\mathfrak{B}_1 \times \mathfrak{B}_2$, равное $\{\langle a, b \rangle : \mu(\psi_1(a)) = \psi_2(b), \text{type}(\widehat{a}) = \text{type}(\widehat{b})\}$. Покажем, что S — условие изоморфизма булевых алгебр.

Ясно, что $\langle 0, 0 \rangle \in S$ и $\langle 1, 1 \rangle \in S$. Пусть $\langle 0, y \rangle \in S$. Тогда $\psi_2(y) = \mu(\psi_1(y)) = 0$ и $y \in \varphi_2(\mathfrak{A}) = F_\infty(\mathfrak{B}_2)$. Значит, \widehat{y} — суператомная булева алгебра. Так как $\text{type}(\widehat{y}) = \text{type}(\widehat{0}) = (0, 0, 0)$, то $\widehat{y} = \{0\}$ и $y = 0$. Импликация $\langle x, 0 \rangle \in S \Rightarrow x = 0$ доказывается аналогично.

Докажем, что для S выполняется третий пункт из определения условия изоморфизма булевых алгебр. Пусть $\langle a, b \rangle \in S$ и $x \leq a$. Требуется доказать, что существует $y \leq b$, такой что $\langle x, y \rangle \in S$ и $\langle a \setminus x, b \setminus y \rangle \in S$.

Пусть y'_1 — такой элемент алгебры \mathfrak{B}_2 , что $\psi_2(y'_1) = \mu(\psi_1(x))$. Положим $y_1 = b \wedge y'_1$. Имеем $\psi_2(y_1) = \psi_2(b) \wedge \psi_2(y'_1) = \mu(\psi_1(a \wedge x)) = \mu(\psi_1(x))$. Пусть $y_2 = b \setminus y_1$. Тогда $\psi_2(y_2) = \psi_2(b) \setminus \psi_2(y_1) = \mu(\psi_1(a \setminus x))$.

Имеем $\sigma_1(x) = r_1(\psi_1(x)) = r_2(\mu(\psi_1(x))) = r_2(\psi_2(y_1)) = \sigma_2(y_1)$. Аналогично $\sigma_1(a \setminus x) = \sigma_2(y_2)$. Пусть $\mathfrak{D}_1 \oplus \mathfrak{D}_2$ — нормальное разложение алгебры \widehat{y}_1 . Рассмотрев изоморфизм $\varphi : \mathfrak{D}_1 \oplus \mathfrak{D}_2 \rightarrow \widehat{y}_1$ и взяв $z_1 = \varphi(\langle 1, 0 \rangle)$, $w_1 = \varphi(\langle 0, 1 \rangle)$, получаем $\widehat{y}_1 = \widehat{z}_1 + \widehat{w}_1$, где \widehat{z}_1 — нормальная булева алгебра, а \widehat{w}_1 — суператомная булева алгебра. Аналогично найдутся z_2, w_2 , такие что $\widehat{y}_2 = \widehat{z}_2 + \widehat{w}_2$, где \widehat{z}_2 — нормальная булева алгебра, а \widehat{w}_2 — суператомная булева алгебра. Имеем $\widehat{b} = \widehat{z}_1 + \widehat{z}_2 + \widehat{w_1 \vee w_2}$. В силу равенств $\sigma_1(x) = \sigma_2(y_1)$ и $\sigma_1(a \setminus x) = \sigma_2(y_2)$ имеем $\text{type}_2(\widehat{x}) = \text{type}_2(\widehat{y}_1) = \text{type}_2(\widehat{z}_1)$ и $\text{type}_2(a \setminus x) = \text{type}_2(\widehat{y}_2) = \text{type}_2(\widehat{z}_2)$. Более того, для $i = 1, 2$ $\psi_2(y_i) = \psi_2(z_i \vee w_i) = \psi_2(z_i) \vee \psi_2(w_i) = \psi_2(z_i)$, так как $\widehat{w}_i = F_\infty(\widehat{w}_i) = F_\infty(\mathfrak{B}_2) \cap \widehat{w}_i$, $w_i \in F_\infty(\mathfrak{B}_2) = \text{Ker} \psi_2$ и $\psi_2(w_i) = 0$. Введем обозначения для типов:

$$\begin{aligned} \text{type}(\widehat{x}) &= (\alpha_1, \beta_1, n_1) \\ \text{type}(a \setminus x) &= (\alpha_2, \beta_2, n_2) \\ \text{type}(\widehat{a}) &= (\alpha, \beta, n) \end{aligned}$$

Для введенных обозначений справедливы следующие равенства:

$$\begin{aligned} \text{type}(\widehat{z}_1) &= (\beta_1, \beta_1, 0) \\ \text{type}(\widehat{z}_2) &= (\beta_2, \beta_2, 0) \\ \text{type}(\widehat{z_1 \vee z_2}) &= (\beta, \beta, 0) \\ \text{type}(\widehat{b}) &= (\alpha, \beta, n) \\ (\alpha, \beta, n) &= (\alpha_1, \beta_1, n_1) + (\alpha_2, \beta_2, n_2) \\ (\alpha, \beta, n) &= (\beta, \beta, 0) + \text{type}(\widehat{w_1 \vee w_2}) \end{aligned}$$

Рассмотрим несколько случаев:

1. $n_1 \neq 0$ и $n_2 \neq 0$. Тогда $n \neq 0$ и $\text{type}(\widehat{w_1 \vee w_2}) = (\alpha, 0, n) = (\alpha_1, 0, n_1) + (\alpha_2, 0, n_2)$. Пусть для $i = 1, 2$ \mathfrak{B}^i — суператомная булева алгебра типа $(\alpha_i, 0, n_i)$, существующая по следствию 14. По теореме 13 существует изоморфизм $\varphi : \mathfrak{B}^1 \oplus \mathfrak{B}^2 \rightarrow \widehat{w_1 \vee w_2}$. Взяв $v_1 = \varphi(\langle 1, 0 \rangle)$ и $v_2 = \varphi(\langle 0, 1 \rangle)$, получаем $\widehat{w_1 \vee w_2} = \widehat{v_1 \vee v_2}$ и для $i = 1, 2$ $\text{type}(\widehat{v_i}) = (\alpha_i, 0, n_i)$. Полагаем $y = z_1 \vee v_1$. Так как $v_1 \leq w_1 \vee w_2$, то $\psi_2(v_1) = 0$ и $\psi_2(y) = \psi_2(z_1) = \mu(\psi_1(x))$. По правилу сложения типов $\text{type}(\widehat{x}) = \text{type}(\widehat{y})$. Значит, $\langle x, y \rangle \in S$. Аналогично $\langle a \setminus x, b \setminus y \rangle \in S$, так как $b \setminus y = y_2 \vee v_2$.

2. Ровно одно из чисел n_1, n_2 равно нулю. Пусть $i \in \{1, 2\}$ таково, что $n_i = 0$, а $j = 3 - i$. Рассмотрим два подслучая.

- (a) $n \neq 0$. Тогда $\text{type}(\widehat{w_1 \vee w_2}) = (\alpha, 0, n) = (\alpha_j, 0, n_j)$. Полагаем $y'_i = z_i$, $y'_j = z_j \vee (w_1 \vee w_2)$. По правилу сложения типов для $k = 1, 2$ $\text{type}(\widehat{y'_k}) = (\alpha_k, \beta_k, n_k)$. Так как $\psi_2(w_1 \vee w_2) = 0$, то для $k = 1, 2$ $\psi_2(y'_k) = \psi_2(z_k)$. Положив $y = y'_1$, получаем $\langle x, y \rangle \in S$ и $\langle a \setminus x, b \setminus y \rangle \in S$, поскольку $b \setminus y = y'_2$.
- (b) $n = 0$. Тогда $\beta_j \leq \alpha_j < \beta_i = \alpha_i = \beta = \alpha$. Пусть $y'_j = z_j$ и $y'_i = z_i \vee (w_1 \vee w_2)$. Тогда для $k = 1, 2$ $\text{type}(\widehat{y'_k}) = (\beta_k, \beta_k, 0)$ и, также как в предыдущем случае, $\psi_2(y'_k) = \psi_2(z_k)$. Имеем $(\beta_i, \beta_i, 0) = (\alpha_j, 0, n_j) + (\beta_i, \beta_i, 0)$. По следствию 14 существуют \mathfrak{B}^1 — суператомная булева алгебра типа $(\alpha_j, 0, n_j)$ и \mathfrak{B}^2 — суператомная алгебра Ершова типа $(\beta_i, \beta_i, 0)$. По теореме 13 существует изоморфизм $\varphi : \mathfrak{B}^1 \oplus \mathfrak{B}^2 \rightarrow F_\infty(\widehat{y'_j})$. Пусть $u_1 = \varphi(\langle 1, 0 \rangle)$, а $u_2 = y'_j \setminus u_1$. Так как $\text{type}(\widehat{u_1}) = (\alpha_j, 0, n_j)$, то по правилу сложения типов $\text{type}(\widehat{u_2}) = (\beta_i, \beta_i, 0)$. Так как $\widehat{u_1}$ — суператомная булева алгебра, то $\widehat{u_1} = F_\infty(\widehat{u_1}) = F_\infty(\mathfrak{B}_2) \cap \widehat{u_1}$, $u_1 \in F_\infty(\mathfrak{B}_2) = \text{Ker} \psi_2$ и $\psi_2(u_1) = 0$. Пусть $y''_i = u_2$ и $y''_j = y'_j \vee u_1$. Получаем, что для $k = 1, 2$ $\text{type}(\widehat{y''_k}) = (\alpha_k, \beta_k, n_k)$ и $\psi_2(y''_k) = \psi_2(y'_k)$. Полагаем $y = y''_1$. Тогда $b \setminus y = y''_2$, $\langle x, y \rangle \in S$ и $\langle a \setminus x, b \setminus y \rangle \in S$.

3. $n_1 = n_2 = 0$. Пусть для $i \in \{1, 2\}$ и $j = 3 - i$ $\beta_i \leq \beta_j$. Тогда $n = 0$, $\alpha_i = \beta_i$, $\alpha_j = \beta_j = \alpha = \beta$ и $(\beta_j, \beta_j, 0) = (\beta_j, \beta_j, 0) + \text{type}(\widehat{w_1 \vee w_2})$. Полагаем $y'_i = z_i$ и $y'_j = z_j \vee (w_1 \vee w_2)$. Пусть $y = y'_1$. Тогда $b \setminus y = y'_2$. Аналогично случаю 2(a) имеем $\langle x, y \rangle \in S$ и $\langle a \setminus x, b \setminus y \rangle \in S$.

Таким образом, все возможные случаи рассмотрены и третий пункт из определения условия изоморфизма выполнен для S . Четвертый пункт, симметричный третьему, проверяется аналогично. \square

Получаем, что тип изоморфизма счетной нормальной булевой алгебры, тип суператомности которой равен $(\beta, \beta, 0)$, однозначно определяется аддитивной функцией на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ (заданной с точностью до автоморфизма алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$), значение которой на элементе 1 равно β . Следующая теорема показывает, что любая аддитивная функция на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, значение которой на единице равно счетному ординалу, задает тип изоморфизма счетной нормальной булевой алгебры.

Теорема 18 Пусть \mathfrak{A} — счетная специальная алгебра Ершова типа $(\beta, \beta, 0)$, а r — аддитивная функция на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такая что $r(1) = \beta$. Тогда существует точная последовательность

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{B} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0,$$

такая что \mathfrak{B} — булева алгебра и $r = \sigma_{\mathfrak{B}}^{\psi}$.

Доказательство. Пусть \mathfrak{A}' — алгебра локально главных идеалов алгебры \mathfrak{A} , а $q : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}'$ — вложение в качестве идеала, такое что $q(a) = \hat{a}$. Тогда пара $\langle q, \mathfrak{A}' \rangle$ является идеальным пополнением алгебры \mathfrak{A} . Пусть ρ — введенная ранее аддитивная функция на \mathfrak{A}' , такая что $\rho(j) = \text{type}_2(j)$ для каждого локально главного идеала j . Пусть $\mathfrak{A}^* = \mathfrak{A}'/q(\mathfrak{A})$, $p : \mathfrak{A}' \rightarrow \mathfrak{A}^*$ — факторизация и $\rho_* = \rho^p$ — аддитивная функция на \mathfrak{A}^* , такая что для любого $j \in \mathfrak{A}'$ $\rho_*(p(j)) = \rho(j)$. Докажем, что существует булевый гомоморфизм $\alpha : \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \rightarrow \mathfrak{A}^*$, такой что $r = \rho_* \circ \alpha$.

Так как алгебра $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ — счетная, то $\mathfrak{B}_{1+\eta+1} = \{b_0, b_1, \dots\}$. Определим по индукции последовательность конечных подалгебр $\mathfrak{B}_0 \subseteq \mathfrak{B}_1 \subseteq \dots$ алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, положив $\mathfrak{B}_0 = \{0, 1\}$ и $\mathfrak{B}_{t+1} = \text{gr}(\mathfrak{B}_t \cup \{b_t\})$. Из определения $\mathfrak{B}_{1+\eta+1} = \bigcup_{t \in \mathbb{N}} \mathfrak{B}_t$, а по лемме 7 каждый атом алгебры \mathfrak{B}_t является объединением одного или двух атомов алгебры \mathfrak{B}_{t+1} . Определим индукцией по t последовательность гомоморфизмов $\{\alpha_t : \mathfrak{B}_t \rightarrow \mathfrak{A}^*\}_{t \in \mathbb{N}}$, такую что для любого $t \in \mathbb{N}$ $\alpha_{t+1} \upharpoonright \mathfrak{B}_t = \alpha_t$ и $r \upharpoonright \mathfrak{B}_t = \rho_* \circ \alpha_t$.

Полагаем $\alpha_0(0) = 0$ и $\alpha_0(1) = 1$. Пусть для $t \in \mathbb{N}$ гомоморфизм α_t уже определен. Ясно, что достаточно определить α_{t+1} на атомах алгебры \mathfrak{B}_{t+1} . Пусть a — атом алгебры \mathfrak{B}_t . Если a — атом алгебры \mathfrak{B}_{t+1} , то полагаем $\alpha_{t+1}(a) = \alpha_t(a)$. Если же это не так, то тогда для некоторых a_1 и a_2 — атомов алгебры \mathfrak{B}_{t+1} , имеем $a = a_1 \vee a_2$. Определим α_{t+1} на атомах a_1 и a_2 .

Без ограничения общности можно считать, что $r(a_1) \leq r(a_2)$. Пусть $\beta_1 = r(a_1)$ и $\beta_2 = r(a_2) = r(a)$. Пусть j — такой локально главный идеал алгебры \mathfrak{A} , что $p(j) = \alpha_t(a)$. В силу равенства $r(a) = \rho_*(\alpha_t(a))$ имеем $\text{type}(j) = (\gamma, \beta_2, n)$ для некоторых γ и n . Пусть \mathfrak{C} — счетная суператомная алгебра Ершова типа $(\beta_1, \beta_1, 0)$, существующая по следствию 14. Тогда, по правилу сложения типов и теореме 13, существует изоморфизм $\varepsilon : \mathfrak{C} \oplus j \rightarrow j$. Пусть $j_1 = \varepsilon(\mathfrak{C} \oplus \{0\})$ и $j_2 = \varepsilon(\{0\} \oplus j)$. Тогда j_1, j_2 — идеалы алгебры \mathfrak{A} , такие что $j = j_1 + j_2$. Эти идеалы являются локально главными, так как для любого $x \in \mathfrak{A}$ $j \cap \hat{x} = (j_1 \cap \hat{x}) + (j_2 \cap \hat{x})$ и прямая

сумма алгебр Ершова является булевой алгеброй тогда и только тогда, когда каждое слагаемое является булевой алгеброй. Имеем $\text{type}_2(j_1) = \rho(j_1) = \beta_1$, $\text{type}_2(j_2) = \rho(j_2) = \beta_2$ и $j_1 \cap j_2 = \{0\}$. Полагаем $\alpha_{t+1}(a_1) = p(j_1)$ и $\alpha_{t+1}(a_2) = p(j_2)$.

Таким образом, мы определили α_{t+1} на всех атомах алгебры \mathfrak{B}_{t+1} . Видно, что для разных a', a'' — атомов алгебры \mathfrak{B}_{t+1} справедливо $\alpha_{t+1}(a') \wedge \alpha_{t+1}(a'') = 0$ и α_{t+1} можно продолжить до гомоморфизма всей алгебры \mathfrak{B}_{t+1} . Так как для выбранных при определении $\alpha_{t+1}(a_1), \alpha_{t+1}(a_2)$ идеалов j_1, j_2 справедливо равенство $j = j_1 \vee j_2$, то α_{t+1} продолжает α_t , а так как равенство $r(a) = \rho_*(\alpha_{t+1}(a))$ выполнено для всех атомов алгебры \mathfrak{B}_{t+1} , то в силу аддитивности функций r, ρ_* оно выполнено для всех элементов этой алгебры.

Таким образом, отображение α_i построено для любого $i \in \mathbb{N}$. Так как α_i -ые продолжают друг друга, то существует гомоморфизм $\alpha : \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \rightarrow \mathfrak{A}^*$, продолжающий все α_i -ые. Ясно, что $r = \rho_* \circ \alpha$.

Пусть теперь

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{B} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0,$$

есть точная последовательность, соответствующая гомоморфизму α способом, указанным при доказательстве теоремы 6, а $\varphi' : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}'$ — гомоморфизм, существование которого требуется в определении идеального пополнения. По следствию 5 алгебра \mathfrak{B} булева. Для $b \in \mathfrak{B}$ имеем $\varphi'(b) = \{a \in \mathfrak{A} : \varphi(a) \leq b\} = \varphi(\mathfrak{A}) \cap \widehat{b}$. Получаем, что $\rho(\varphi'(b)) = \text{type}_2(\varphi'(b)) = \text{type}_2(\varphi(\mathfrak{A}) \cap \widehat{b}) = \text{type}_2(F_\infty(\mathfrak{B}) \cap \widehat{b}) = \sigma_{\mathfrak{B}}(b)$. Теперь для произвольного $b \in \mathfrak{B}$ $r(\psi(b)) = \rho_*(\alpha(\psi(b))) = \rho_*(p(\varphi'(b))) = \rho(\varphi'(b)) = \sigma_{\mathfrak{B}}(b)$, то есть $r = \sigma_{\mathfrak{B}}^\psi$. \square

Таким образом, установлено взаимно-однозначное соответствие между типами изоморфизма счетных нормальных булевых алгебр и аддитивными функциями на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, заданными с точностью до автоморфизма этой алгебры.

Следствие 18 Существует континуум попарно не изоморфных счетных булевых алгебр.

Доказательство. Так как алгебра $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ безатомная, то для любого элемента x этой алгебры, такого что $x \neq 1$, существует $y \in \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$,

такой что $x < y < 1$ (иначе $c(x)$ — атом). Пользуясь этим фактом, легко построить последовательность $0 = b_0 < b_1 < b_2 < \dots$ элементов алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$.

Считаем, что $\mathbb{N} = \omega$. Каждому $X \subseteq \mathbb{N}$, содержащему 0, сопоставим неубывающую функцию $f_X : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, область значений которой равна X (например, $f_X(n) = \max\{m \leq n : m \in X\}$). Пусть теперь для произвольного $x \in \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ $r_X(x) = f(i_x)$, где $i_x = \min\{i \in \mathbb{N} : x \leq b_i\}$, если для некоторого i $x \leq b_i$; и $r_X(x) = \omega$, если такого i не существует. Легко проверить, что r_X — аддитивная функция, область значений которой равна $X \cup \omega$. Если $X_1 \neq X_2$, то $r_{X_1} \neq r_{X_2} \circ \mu$ для любого автоморфизма μ , поскольку у функций r_{X_1} и r_{X_2} разные области значений. Получаем, что существует континуум различных (с точностью до автоморфизма) аддитивных функций на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ (в область значений которых попадают только счетные ординалы). По теоремам 17 и 18 существует континуум типов изоморфизма счетных нормальных булевых алгебр. \square

Для произвольной счетной булевой алгебры по теореме 16 существует разложение этой алгебры в прямую сумму нормальной булевой алгебры и суператомной булевой алгебры. Суператомная булева алгебра задается, с точностью до изоморфизма, своим типом суператомности. Нормальная — аддитивной функцией на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Таким образом, произвольная счетная булева алгебра задается (с точностью до изоморфизма) парой $\langle r, t \rangle$, где r — аддитивная функция на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, а t — тип суператомности счетной суператомной булевой алгебры. Осталось доказать, что каждая алгебра задается единственной парой.

Теорема 19 (об единственности нормального разложения) Пусть $\mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1$ и $\mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2$ — нормальные разложения одной и той же счетной булевой алгебры. Тогда $\mathfrak{B}_1 \cong \mathfrak{B}_2$ и $\mathfrak{C}_1 \cong \mathfrak{C}_2$.

Доказательство. То, что $\mathfrak{C}_1 \cong \mathfrak{C}_2$, следует из того, что это счетные суператомные булевы алгебры одного и того же типа суператомности. Пусть $\varphi : \mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2$ — изоморфизм. Пусть $\varepsilon : \mathfrak{B}_1 \rightarrow \mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1$ — вложение, сопоставляющее элементу b пару $\langle b, 0 \rangle$. Пусть $\pi : \mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2 \rightarrow \mathfrak{B}_2$ — проекция на первую координату, то есть такой эпиморфизм, что $\pi(\langle b, c \rangle) = b$. Пусть для $i = 1, 2$ $\psi_i : \mathfrak{B}_i \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ — эпиморфизм, такой что $\text{Ker} \psi_i = F_\infty(\mathfrak{B}_i)$, а $\tau_i : \mathfrak{B}_i \oplus \mathfrak{C}_i \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ — эпиморфизм, такой что $\text{Ker} \tau_i = F_\infty(\mathfrak{B}_i \oplus \mathfrak{C}_i)$.

Так как $\varphi(F_\infty(\mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1)) = F_\infty(\mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2)$, то $\text{Ker}(\tau_2 \circ \varphi) = \text{Ker}\tau_1$ и, по теореме 1, существует автоморфизм $\mu_2 : \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такой что $\mu_2 \circ \tau_1 = \tau_2 \circ \varphi$. Так как $F_\infty(\mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1) = F_\infty(\mathfrak{B}_1) \oplus F_\infty(\mathfrak{C}_1)$, то $\text{Ker}(\tau_1 \circ \varepsilon) = \text{Ker}\psi_1$ и, по теореме 1, существует автоморфизм $\mu_1 : \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такой что $\mu_1 \circ \psi_1 = \tau_1 \circ \varepsilon$. Из равенств $F_\infty(\mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2) = F_\infty(\mathfrak{B}_2) \oplus F_\infty(\mathfrak{C}_2)$ и $F_\infty(\mathfrak{C}_2) = \mathfrak{C}_2$ следует $\text{Ker}(\psi_2 \circ \pi) = \text{Ker}\tau_2$ и, опять по теореме 1, существует автоморфизм $\mu_3 : \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$, такой что $\mu_3 \circ \tau_2 = \psi_2 \circ \pi$. Получаем коммутативную диаграмму

$$\begin{array}{ccccccc} \mathfrak{B}_1 & \xrightarrow{\varepsilon} & \mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{C}_1 & \xrightarrow{\varphi} & \mathfrak{B}_2 \oplus \mathfrak{C}_2 & \xrightarrow{\pi} & \mathfrak{B}_2 \\ \downarrow \psi_1 & & \downarrow \tau_1 & & \downarrow \tau_2 & & \downarrow \psi_2 \\ \mathfrak{B}_{1+\eta+1} & \xrightarrow{\mu_1} & \mathfrak{B}_{1+\eta+1} & \xrightarrow{\mu_2} & \mathfrak{B}_{1+\eta+1} & \xrightarrow{\mu_3} & \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \end{array}$$

Пусть для $i = 1, 2$ σ_i — функция E -ранга на \mathfrak{B}_i и $r_i = \sigma_i^{\psi_i}$ — соответствующая ей аддитивная функция на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Для $x \in \mathfrak{B}_1$ пусть $\varphi(\langle x, 0 \rangle) = \langle x', y' \rangle$. Имеем $\text{type}_2(\langle x, 0 \rangle) = \text{type}_2(\langle x', y' \rangle) = \max\{\text{type}_2(\hat{x}'), \text{type}_2(\hat{y}')\} = \text{type}_2(\hat{x}')$, поскольку $\langle x', y' \rangle \cong \hat{x}' \oplus \hat{y}'$, \hat{y}' — суператомная булева алгебра (подалгебра суператомной алгебры \mathfrak{C}_2) и $\text{type}_2(\hat{y}') = 0$. Получаем $\sigma_1(x) = \text{type}_2(\hat{x}) = \text{type}_2(\langle x, 0 \rangle) = \text{type}_2(\hat{x}') = \sigma_2((\pi \circ \varphi \circ \varepsilon)(x))$. Пусть $\mu = \mu_3 \circ \mu_2 \circ \mu_1$. Тогда, в силу коммутативности диаграммы, $\psi_2 \circ (\pi \circ \varphi \circ \varepsilon) = \mu \circ \psi_1$. Пусть z — произвольный элемент алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Тогда для некоторого $x \in \mathfrak{B}_1$ $z = \psi_1(x)$ и $r_1(z) = \sigma_1(x) = \sigma_2((\pi \circ \varphi \circ \varepsilon)(x)) = r_2(\psi_2 \circ \pi \circ \varphi \circ \varepsilon)(x) = r_2(\mu(\psi_1(x))) = r_2(\mu(z))$. Получаем, что $r_1 = r_2 \circ \mu$. Так как типы суператомности нормальных булевых алгебр \mathfrak{B}_1 и \mathfrak{B}_2 совпадают, то $F_\infty(\mathfrak{B}_1) \cong F_\infty(\mathfrak{B}_2)$. Пусть $\mathfrak{A} = F_\infty(\mathfrak{B}_1)$ и для $i = 1, 2$ $\varphi_i : \mathfrak{A} \rightarrow F_\infty(\mathfrak{B}_i)$ — изоморфизм. Последовательности

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{\varphi_1} & \mathfrak{B}_1 & \xrightarrow{\psi_1} & \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0 \\ 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{\varphi_2} & \mathfrak{B}_2 & \xrightarrow{\psi_2} & \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \longrightarrow 0 \end{array}$$

точные. Из равенства $r_1 = r_2 \circ \mu$ и теоремы 17 следует, что $\mathfrak{B}_1 \cong \mathfrak{B}_2$. \square

Следствие 19 (классификация Кетонена) Существует взаимно-однозначное соответствие между типами изоморфизма счетных несуператомных булевых алгебр и множеством пар вида $\langle r, t \rangle$, таких что $t = \langle \alpha, \beta, n \rangle$ для счетных ординалов $\beta \leq \alpha$ и натурального числа n , причем $n = 0 \rightarrow$

$\alpha = \beta$, а r — аддитивная функция на $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ (заданная с точностью до автоморфизма алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$), для которой $r(1) = \beta$.

Заканчивая исследование типов изоморфизма счетных булевых алгебр, опишем в общих чертах, как по счетному линейному порядку L с наибольшим и наименьшим элементами иногда можно решить вопрос о суператомности алгебры \mathfrak{B}_L , а также определить ее тип суператомности и соответствующую аддитивную функцию.

Пусть L — линейный порядок. Пусть ε — отношение эквивалентности на L . Скажем, что ε *согласовано* с L , если для любых $l_1, l_2, l'_1, l'_2 \in L$, таких что $\langle l_1, l'_1 \rangle \in \varepsilon$, $\langle l_2, l'_2 \rangle \in \varepsilon$, $\langle l_1, l_2 \rangle \notin \varepsilon$ справедлива эквивалентность $l_1 < l_2 \Leftrightarrow l'_1 < l'_2$. Если эквивалентность ε согласована с L , то на фактор-множестве L/ε можно ввести линейный порядок, индуцированный порядком на L : для различных $a_1, a_2 \in L/\varepsilon$ скажем, что $a_1 < a_2$, если для некоторых (а, значит, и для любых) $l_1 \in a_1, l_2 \in a_2$ $l_1 < l_2$. Обозначим этот линейный порядок $\varepsilon(L)$.

Приведем пример. Пусть L — линейный порядок с наименьшим элементом и $I \triangleleft \mathfrak{B}_L$. Для $l_1, l_2 \in L$ пусть $\langle l_1, l_2 \rangle \in \varepsilon_I$ тогда и только тогда, когда $(l_1 \leq l_2 \ \& \ [l_1, l_2] \in I) \vee (l_2 \leq l_1 \ \& \ [l_2, l_1] \in I)$. Легко показать, что ε_I — согласованное с L отношение эквивалентности. Алгебры $\mathfrak{B}_{\varepsilon_I(L)}$ и \mathfrak{B}_L/I изоморфны: действительно, если L — линейный базис алгебры \mathfrak{A} и $\varphi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ — эпиморфизм, то $\varphi(L)$ — линейный базис алгебры \mathfrak{B} и для $\varepsilon = \{\langle l_1, l_2 \rangle : l_1, l_2 \in L, l_1 \triangle l_2 \in \text{Ker} \varphi\}$ $\varphi(L) \cong \varepsilon(L)$.

Пусть теперь T — оператор и L — линейный порядок с наименьшим элементом. Пусть для $x \in \text{Ord} \cup \{\infty\}$ $\varepsilon_{T,L}^x = \varepsilon_{T_x(\mathfrak{B}_L)}$. Используя трансфинитную индукцию, легко доказать следующие утверждения:

1. $\varepsilon_{T,L}^0 = \text{id}_L$;
2. $\varepsilon_{T,L}^{\alpha+1} = \bigcup \{\langle l_1, l_2 \rangle : \text{существуют } a_1, a_2 \in \varepsilon_{T,L}^\alpha(L), \text{ такие что } l_1 \in a_1, l_2 \in a_2 \text{ и } \langle a_1, a_2 \rangle \in \varepsilon_{T(\mathfrak{B}_{\varepsilon_{T,L}^\alpha(L)})}\}$;
3. если α — предельный ординал, то $\varepsilon_{T,L}^\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} \varepsilon_{T,L}^\beta$;
4. $\varepsilon_{T,L}^\infty = \bigcup \{\varepsilon_{T,L}^\alpha : \alpha \text{ — ординал}\}$.

Покажем, как можно применить эти утверждения к оператору F . Легко показать, что элемент алгебры \mathfrak{B}_L является атомом тогда и только тогда, когда он равен $[l_1, l_2]$ и $l_1 \triangleleft l_2$ (то есть $l_1 < l_2$ и не существует $l_3 \in L$,

такого что $l_1 < l_3 < l_2$). Из этого следует, что $\langle l_1, l_2 \rangle \in \varepsilon_{F,L}^1$ тогда и только тогда, когда число элементов порядка L , находящихся между l_1 и l_2 , конечно. Отождествляя $\varepsilon_{F,L}^1$ -эквивалентные элементы ("склеивая" их в одну точку), получаем линейный порядок L' , такой что $\mathfrak{B}_{L'} \cong \mathfrak{B}_L / F(\mathfrak{B}_L)$. Снова применив эту процедуру, но уже к порядку L' , получаем линейный порядок L'' , такой что $\mathfrak{B}_{L''} \cong \mathfrak{B}_{L'} / F_2(\mathfrak{B}_{L'})$. Если итерировать эту процедуру по ординалам, то для любого ординала α получим линейный порядок $L^{(\alpha)}$, такой что $\mathfrak{B}_{L^{(\alpha)}} \cong \mathfrak{B}_L / F_\alpha(\mathfrak{B}_L)$. При достижении ординала α , такого что $L^{(\alpha)} = L^{(\alpha+1)}$, можно остановиться и начать делать выводы.

Пусть, например, $L = \omega^2 + \omega \times \eta + \omega^3 + \omega^* + \eta + 1$, где ω^* — "перевёрнутый" порядок ω (то есть дуальный к ω линейный порядок). Пусть $L_1 = \omega^2 + \omega \times \eta$, $L_2 = \omega^3 + \omega^*$ и $L_3 = 1 + \eta + 1$. Тогда $L = L_1 + L_2 + L_3$, так как $\omega^* + 1 = \omega^*$. Линейные порядки L_1, L_2, L_3 имеют наименьшие элементы. Значит, $\mathfrak{B}_L \cong \mathfrak{B}_{L_1+1} \oplus \mathfrak{B}_{L_2+1} \oplus \mathfrak{B}_{L_3}$. Исследуем каждое из трех слагаемых отдельно.

$L_1 + 1 = \omega \times \omega + \omega \times \eta + 1$. При вычислении $(L_1 + 1)'$ каждая копия порядка ω свернется в одну точку. Единица в конце склеится только сама с собою. Получаем $(L_1 + 1)' = \omega + \eta + 1$. Продолжая далее, получаем $(L_1 + 1)'' = 1 + \eta + 1$. Это плотный линейный порядок и в нем "склеивать" уже нечего. Значит, $(L_1 + 1)''' = (L_1 + 1)''$. Получаем, что $\mathfrak{B}_{L_1+1} / F_2(\mathfrak{B}_{L_1+1}) \cong \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ — безатомная булева алгебра и $F_2(\mathfrak{B}_{L_1+1}) = F_\infty(\mathfrak{B}_{L_1+1})$. С другой стороны, алгебра $\mathfrak{B}_{L_1+1} / F_1(\mathfrak{B}_{L_1+1}) \cong \mathfrak{B}_{(L_1+1)'}$ содержит бесконечно много атомов. Значит, $\text{type}_3(\mathfrak{B}_{L_1+1}) = 0$ и $\text{type}(\mathfrak{B}_{L_1+1}) = (2, 2, 0)$. Таким образом, \mathfrak{B}_{L_1+1} — нормальная булева алгебра и соответствующая ей аддитивная функция принимает на единице значение 2. Чтобы лучше понять, как устроена эта аддитивная функция, присмотримся внимательно к порядку $(L_1 + 1)'' = 1 + \eta + 1$. Первый элемент этого порядка — это "склеенный" в одну точку порядок ω^2 , последний — "склеенный" одноэлементный порядок, а остальные — склеенный порядок ω . Если $f : L_1 + 1 \rightarrow 1 + \eta + 1$ — отображение, сопоставляющее каждому $l \in L_1 + 1$ элемент порядка $1 + \eta + 1$, "содержащий" элемент l , то для любых $l_1, l_2 \in L_1 + 1$ $\text{type}_2(\widehat{[l_1, l_2]}) = r([f(l_1), f(l_2)])$, где r — исследуемая аддитивная функция. Получаем, что для $X \in \mathfrak{B}_{1+\eta+1}$

$$r(X) = \begin{cases} 0, & X = \emptyset \\ 1, & (X \neq \emptyset) \ \& \ (l_0 \notin X) \\ 2, & l_0 \in X, \end{cases}$$

где l_0 — наименьший элемент порядка $1 + \eta + 1$. Таким образом, $r(X) = 0 \Leftrightarrow X = \emptyset$ и множество $\{X \in \mathfrak{B}_{1+\eta+1} : r(X) \leq 1\}$ — простой идеал алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$. Используя критерий Воота легко доказать, что любые два простых идеала алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$ переводятся друг в друга при помощи автоморфизма. Следовательно, утверждения $\{X : r(X) \leq 0\} = \{0\}$, $\{X : r(X) \leq 1\}$ — простой идеал и $r(1) = 2$ задают функцию r с точностью до автоморфизма алгебры $\mathfrak{B}_{1+\eta+1}$.

$L_2 + 1 = \omega^3 + \omega^* + 1 = \omega \times \omega^2 + \omega^*$. Склеивая копии ω и ω^* в одну точку, получаем $(L_2 + 1)' = \omega^2 + 1$. Продолжая далее, получаем $(L_2 + 1)'' = \omega + 1$ и $(L_2 + 1)''' = 2$ — двухэлементный линейный порядок. Таким образом, $\mathfrak{B}_{L_2+1}/F_3(\mathfrak{B}_{L_2+1}) \cong \mathfrak{B}_{(L_2+1)'''} \cong \{0, 1\}$ и \mathfrak{B}_{L_2+1} — суператомная булева алгебра типа $(3, 0, 1)$.

$L_3 = 1 + \eta + 1$. \mathfrak{B}_{L_3} — счетная безатомная булева алгебра. Это нормальная булева алгебра и соответствующая ей аддитивная функция принимает на всех элементах значение 0.

Окончательно получаем, что $\text{type}(\mathfrak{B}_L) = (3, 2, 1)$, а соответствующая аддитивная функция $r : \mathfrak{B}_{1+\eta+1} \rightarrow \{0, 1, 2\}$ задается так: $r^{-1}(0)$ — нулевой собственный главный идеал, а $r^{-1}(\{0, 1\})$ — простой идеал.

11 Элементарные характеристики.

Мы предполагаем, что читатель знаком с основными понятиями теории моделей. При необходимости все основные определения, относящиеся к этой теории, можно найти в книгах [4] и [5].

Мы рассматриваем булевы алгебры как модели сигнатуры $\Sigma = \{\leq, \vee, \wedge, \setminus, \Delta, c, 0, 1\}$. Относительно этой сигнатуры семейство булевых алгебр является конечно аксиоматизируемым классом. Список аксиом легко выписать непосредственно из определений, данных в первой части курса. Ниже мы приводим этот список.

1. $\forall x(x \leq x)$;
2. $\forall x \forall y \forall z(x \leq y \ \& \ y \leq z \rightarrow x \leq z)$;
3. $\forall x \forall y(x \leq y \ \& \ y \leq x \rightarrow x = y)$;
4. $\forall x(0 \leq x \ \& \ x \leq 1)$;
5. $\forall x \forall y(x \leq (x \vee y) \ \& \ y \leq (x \vee y) \ \& \ \forall z(x \leq z \ \& \ y \leq z \rightarrow (x \vee y) \leq z))$;

6. $\forall x \forall y ((x \wedge y) \leq x \ \& \ (x \wedge y) \leq y \ \& \ \forall z (z \leq x \ \& \ z \leq y \rightarrow z \leq (x \wedge y)))$;
7. $\forall x \forall y \forall z (x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z))$;
8. $\forall x \forall y (x \wedge (y \setminus x) = 0 \ \& \ x \vee (y \setminus x) = x \vee y)$;
9. $\forall x \forall y (x \Delta y = (x \setminus y) \vee (y \setminus x))$;
10. $\forall x (c(x) = 1 \setminus x)$.

Теорию сигнатуры Σ , задаваемую этим списком аксиом, обозначим через ВА. Для произвольной модели \mathfrak{B} сигнатуры Σ имеем $\mathfrak{B} \models \text{ВА} \Leftrightarrow \mathfrak{B}$ — булева алгебра. Таким образом, класс булевых алгебр универсально аксиоматизируем²³.

Пусть $I = Al \vee At$ — введенный на странице 45 оператор взятия идеала Ершова-Тарского и \mathfrak{B} — произвольная булева алгебра. Определим *элементарную характеристику* алгебры \mathfrak{B} . Пусть α — наименьший ординал, такой что $I_\alpha(\mathfrak{B}) = I_\infty(\mathfrak{B})$. Рассмотрим несколько случаев:

1. $\alpha \geq \omega$. Полагаем $\text{ch}(\mathfrak{B}) = (\infty, 0, 0)$.
2. $\alpha = 0$. легко показать, что в этом случае $\mathfrak{B} = \{0\}$ — нулевая алгебра. Полагаем $\text{ch}(\mathfrak{B}) = (0, 0, 0)$.
3. $0 < \alpha < \omega$. Тогда $\alpha = n + 1$ для некоторого натурального числа n . Пусть $k \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$ — число атомов в алгебре $\mathfrak{B}/I_n(\mathfrak{B})$. Пусть $\varepsilon = 1$ если в алгебре $\mathfrak{B}/I_n(\mathfrak{B})$ есть ненулевой безатомный элемент и $\varepsilon = 0$ в противном случае. Полагаем $\text{ch}(\mathfrak{B}) = (n, k, \varepsilon)$.

Для $b \in \mathfrak{B}$ полагаем $\text{ch}(b) = \text{ch}(\widehat{b})$.

Таким образом, элементарная характеристика — это тройка (n, k, ε) , такая что $n, k \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$ и $\varepsilon \in \{0, 1\}$, причем если $n = \infty$, то $k = \varepsilon = 0$, а если $0 < n < \infty$, то k и ε не равны нулю одновременно. Позднее мы покажем, что каждая такая тройка является элементарной характеристикой некоторой булевой алгебры.

Остановимся подробнее на случае, когда элементарная характеристика определяется по третьему пункту. Легко заметить, что для любой алгебры \mathfrak{A} $I(\mathfrak{A}) = \{0\}$ тогда и только тогда, когда $\mathfrak{A} = \{0\}$. Поскольку

²³В сигнатуре $\Sigma \setminus \{\leq\}$ класс булевых алгебр является многообразием, то есть задается системой тождеств. Список тождеств см., например, в [1].

$T_\alpha(\mathfrak{B}) = T_\infty(\mathfrak{B}) \Leftrightarrow T(\mathfrak{B}/_{I_\alpha(\mathfrak{B})}) = \{0\}$ для любого оператора T , то в случае $\alpha = n + 1$ имеем $1 \in I_{n+1}(\mathfrak{B}) \setminus I_n(\mathfrak{B})$ и в ненулевой алгебре $\mathfrak{B}/_{I_n(\mathfrak{B})}$ $1 = a \vee b$, где a — атомный элемент, а b — безатомный. Так как 0 — это единственный элемент, который одновременно является атомным и безатомным, то $a \wedge b = 0$ и элементы a, b определены единственным образом. Таким образом, третья компонента характеристики показывает ответ на вопрос: "Верно ли, что $b = 0$?", а вторая дает количество атомов под элементом a .

Определим по индукции последовательность формул $\{I_n(x), A_n(x), Al_n(x), At_n(x)\}_{n \in \mathbb{N}}$ сигнатуры Σ . Пусть $I_0(x)$ есть формула $(x = 0)$. Далее для любого $n \in \mathbb{N}$ полагаем:

1. $A_n(x) = \neg I_n(x) \ \& \ \forall y(y \leq x \rightarrow I_n(y) \vee I_n(x \setminus y))$;
2. $Al_n(x) = \forall y(y \leq x \rightarrow \neg A_n(y))$;
3. $At_n(x) = \forall y(y \leq x \rightarrow \neg Al_n(y) \vee I_n(y))$;
4. $I_{n+1}(x) = \exists y \exists z (Al_n(y) \ \& \ At_n(z) \ \& \ x = y \vee z)$.

Лемма 13 Пусть $n \in \mathbb{N}$, \mathfrak{B} — булева алгебра и $b \in \mathfrak{B}$. Тогда

1. $\mathfrak{B} \models I_n(b) \Leftrightarrow b \in I_n(\mathfrak{B})$;
2. $\mathfrak{B} \models A_n(b) \Leftrightarrow b/I_n(\mathfrak{B})$ — атом в $\mathfrak{B}/_{I_n(\mathfrak{B})}$;
3. $\mathfrak{B} \models Al_n(b) \Leftrightarrow b/I_n(\mathfrak{B})$ — безатомный элемент в $\mathfrak{B}/_{I_n(\mathfrak{B})}$;
4. $\mathfrak{B} \models At_n(b) \Leftrightarrow b/I_n(\mathfrak{B})$ — атомный элемент в $\mathfrak{B}/_{I_n(\mathfrak{B})}$.

Доказательство. Лемма доказывается индукцией по n , непосредственно из определений. Детали доказательства достаточно очевидны и могут быть опущены. \square

Теорема 20 Если булевы алгебры элементарно эквивалентны, то их элементарные характеристики совпадают.

Доказательство. Для каждой тройки $\tau = (n, k, \varepsilon)$, такой что $n, k \in \mathbb{N} \cup \{0, 1\}$ и $(n = \infty \rightarrow k = \varepsilon = 0) \ \& \ (0 < n < \infty \rightarrow k + \varepsilon \neq 0)$, определим множество предложений E_τ сигнатуры Σ . Рассмотрим несколько случаев.

1. $\tau = (\infty, 0, 0)$. Полагаем $E_\tau = \{\neg I_s(1) : s \in \mathbb{N}\}$;
2. $\tau = (0, 0, 0)$. Полагаем $E_\tau = \{(1 = 0)\}$;
3. $n \in \mathbb{N}$ и $k + \varepsilon \neq 0$. Пусть $\Phi_1 = \exists x(Al_n(x) \& \neg I_n(x))$ и $\Phi_0 = \neg \Phi_1$. Для $s \in \mathbb{N}$ пусть $\Psi_s = \exists x_1 \exists x_2 \dots \exists x_s (A_n(x_1) \& \dots \& A_n(x_s) \& \bigvee_{i \neq j} I_n(x_i \wedge x_j))$ при $s > 0$ и $\Psi_s = (0 = 0)$ при $s = 0$. Полагаем $E_\tau = \{I_{n+1}(1), \neg I_n(1), \Phi_\varepsilon, \Psi_k, \neg \Psi_{k+1}\}$ при $k \in \mathbb{N}$ и $E_\tau = \{I_{n+1}(1), \neg I_n(1), \Phi_\varepsilon\} \cup \{\Psi_s : s \in \mathbb{N}\}$ в случае, если $k = \infty$.

Из леммы 13 легко следует, что для произвольной булевой алгебры \mathfrak{B} $\mathfrak{B} \models E_\tau \Leftrightarrow \text{ch}(\mathfrak{B}) = \tau$. \square

Позднее мы докажем, что равенство элементарных характеристик является не только необходимым, но и достаточным условием элементарной эквивалентности булевых алгебр. А пока займемся вопросом о том, какие тройки могут быть элементарными характеристиками.

Лемма 14 Пусть \mathfrak{A} — ненулевая конечная или счетная булева алгебра, а \mathfrak{B} — ненулевая безатомная булева алгебра. Тогда существует булев мономорфизм из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} .

Доказательство. Достаточно доказать, что в \mathfrak{B} найдется булева подалгебра, изоморфная \mathfrak{A} . Пусть L — линейный базис алгебры \mathfrak{A} . Тогда L не более чем счетно и существует перечисление (возможно, с повторениями) $L = \{l_0, l_1, \dots\}$. Так как линейный базис является максимальной цепью, то $1 \in L$ и можно считать, что $l_0 = 0$ и $l_1 = 1$. Для $n \in \mathbb{N}$ пусть $L_n = \{l_0, \dots, l_{n+1}\}$.

Определим по индукции последовательность вложений $\{\varphi_n : L_n \rightarrow \mathfrak{B}\}_{n \in \mathbb{N}}$, таких что для любого $n \in \mathbb{N}$ $\varphi_n(0) = 0$, $\varphi_n(1) = 1$, $(\forall x, y \in L_n)(x \leq y \leftrightarrow \varphi_n(x) \leq \varphi_n(y))$ и $\varphi_{n+1} \upharpoonright L_n = \varphi_n$. Полагаем $\varphi_0(0) = 0$ и $\varphi_0(1) = 1$. Пусть для $n \in \mathbb{N}$ φ_n определено. Если $L_{n+1} = L_n$, то полагаем $\varphi_{n+1} = \varphi_n$. В противном случае найдется единственный $l \in L_{n+1} \setminus L_n$, причем $0 < l < 1$. Пусть l' — наибольший элемент множества $\{x \in L_n : x < l\}$, а l'' — наименьший элемент множества $\{x \in L_n : l < x\}$. По индукционному предположению имеем $\varphi_n(l') < \varphi_n(l'')$. В алгебре \mathfrak{B} существует элемент $\varphi_n(l') < b < \varphi_n(l'')$, так как иначе $\varphi_n(l'') \setminus \varphi_n(l')$ — атом. Полагаем $\varphi_{n+1}(l) = b$ и $\varphi_{n+1}(x) = \varphi_n(x)$ для всех $x \in L_n$. Легко проверить, что φ_{n+1} удовлетворяет всем требуемым свойствам.

Пусть теперь $\varphi : L \rightarrow \mathfrak{B}$ таково, что для любого $n \in \mathbb{N}$ $\varphi \upharpoonright L_n = \varphi_n$. Тогда $\varphi(L)$ — цепь в \mathfrak{B} , изоморфная L . По предложению 19 $\text{gr}(\varphi(L))$ — подалгебра в \mathfrak{B} , изоморфная \mathfrak{A} . Осталось заметить, что $1 \in \varphi(L)$. \square

Лемма 15 Пусть $\mathfrak{A} = \mathfrak{A}_1 \oplus \mathfrak{A}_2$ — алгебры Ершова. Тогда для идеальных пополнений справедливо равенство $\mathfrak{A}' \cong \mathfrak{A}'_1 \oplus \mathfrak{A}'_2$.

Доказательство. Можно считать, что элементами идеальных пополнений являются локально главные идеалы. Пусть $j_1 \in \mathfrak{A}'_1$ и $j_2 \in \mathfrak{A}'_2$. Идеал в \mathfrak{A} , равный $j_1 \oplus j_2$, является локально главным. Действительно, для $\langle a, b \rangle \in \mathfrak{A}$ найдутся $a_1 \in \mathfrak{A}_1$ и $b_1 \in \mathfrak{A}_2$, такие что $\widehat{a} \cap j_1 = \widehat{a}_1$ и $\widehat{b} \cap j_2 = \widehat{b}_1$. Легко проверить, что $\widehat{\langle a, b \rangle} \cap (j_1 \oplus j_2) = \widehat{\langle a_1, b_1 \rangle}$. Пусть $\alpha : \mathfrak{A}'_1 \oplus \mathfrak{A}'_2 \rightarrow \mathfrak{A}'$ — отображение, сопоставляющее паре $\langle j_1, j_2 \rangle$ идеал $j_1 \oplus j_2$. Покажем, что α является изоморфизмом.

Ясно, что $\alpha(\langle j_1, j_2 \rangle) = \widehat{0}_{\mathfrak{A}} \Leftrightarrow j_1 = \widehat{0}_{\mathfrak{A}_1} \& j_2 = \widehat{0}_{\mathfrak{A}_2}$. Сюръективность следует из того, что для $j \in \mathfrak{A}'$ идеалы $\{x \in \mathfrak{A}_1 : \langle x, 0 \rangle \in j\} \triangleleft \mathfrak{A}_1$ и $\{y \in \mathfrak{A}_2 : \langle 0, y \rangle \in j\} \triangleleft \mathfrak{A}_2$ являются локально главными. Осталось показать, что α сохраняет операции \vee и \wedge . Это следует из равенств $(j_1 \oplus j_2) \cap (j'_1 \oplus j'_2) = (j_1 \cap j'_1) \oplus (j_2 \cap j'_2)$ и $(j_1 \oplus j_2) \vee (j'_1 \oplus j'_2) = (j_1 \vee j'_1) \oplus (j_2 \vee j'_2)$, справедливых для произвольных $j_1, j'_1 \in \mathfrak{A}'_1$ и $j_2, j'_2 \in \mathfrak{A}'_2$. \square

Лемма 16 Пусть \mathfrak{A} — счетная алгебра Ершова и $\langle q, \mathfrak{A}' \rangle$ — ее идеальное пополнение. Тогда $\mathfrak{A}'/_{q(\mathfrak{A})}$ — безатомная булева алгебра.

Доказательство. Можно считать, что \mathfrak{A}' состоит из локально главных идеалов алгебры \mathfrak{A} и для любого $a \in \mathfrak{A}$ $q(a) = \widehat{a}$. Пусть j — элемент алгебры \mathfrak{A}' , не принадлежащий $q(\mathfrak{A})$ (то есть неглавный локально главный идеал). Требуется показать, что найдется неглавный локально главный идеал $i \subseteq j$, такой что для любого $a \in \mathfrak{A}$ $j \not\subseteq i \vee \widehat{a}$.

Пусть $j = \{a_0, a_1, \dots\}$ — перечисление идеала j . Определим по индукции последовательность b_0, b_1, \dots элементов идеала j . В качестве b_0 возьмем произвольный элемент идеала. Пусть b_0, \dots, b_n определены и $c_n = b_0 \vee \dots \vee b_n \vee a_0 \vee \dots \vee a_n$. Так как идеал j неглавный, то найдется $c \in j$, такой что $c > c_n$. Полагаем $b_{n+1} = c \setminus c_n$.

Пусть теперь $i = \{x \in j : (\exists k \in \mathbb{N})(x \leq \bigvee_{s \leq k} b_{2s})\}$. Ясно, что i — идеал и что $i \subseteq j$. Если i — главный, то для некоторого n $i = \widehat{a}_n$; однако $b_{2n+2} \in i$ и $b_{2n+2} \not\leq a_n$. Покажем, что i локально главный. Пусть $a \in \mathfrak{A}$. Тогда для некоторого n $j \cap \widehat{a} = \widehat{a}_n$. Так как для любого $s > n$ $b_{2s} \wedge a_n = 0$, то для любого $x \in i \cap \widehat{a}$ $x \leq \bigvee_{s \leq n} b_{2s}$. Но тогда $i \cap \widehat{a} = \widehat{c}$, где $c = a \wedge \bigvee_{s \leq n} b_{2s}$.

Осталось показать, что $j \not\subseteq i \vee \widehat{a}$ для всех $a \in \mathfrak{A}$. Предположим противное: пусть для некоторого a $j \subseteq i \vee \widehat{a}$. Тогда $\widehat{a} \cap j = \widehat{a}_n$ для некоторого $n \in \mathbb{N}$. Так как $b_{2n+1} \in j$, то $b_{2n+1} \in i \vee \widehat{a}$ и $b_{2n+1} \leq x \vee a$ для некоторого $x \in i$. Имеем $b_{2n+1} = b_{2n+1} \wedge (x \vee a) = (b_{2n+1} \wedge x) \vee (b_{2n+1} \wedge a)$. Так как $x \leq \bigvee_{s \leq k} b_{2s}$ для некоторого k и $b_s \wedge b_t = 0$ для всех $s \neq t$, то $b_{2n+1} \wedge x = 0$. Так как $b_{2n+1} \wedge a \in j \cap \widehat{a}$, то $b_{2n+1} \wedge a \leq a_n$ и $b_{2n+1} \wedge a = b_{2n+1} \wedge a \wedge a_n = b_{2n+1} \wedge a_n = 0$. Однако $b_{2n+1} \neq 0$. \square

В дополнение заметим, что в условиях леммы $16 \mathfrak{A}'/q(\mathfrak{A}) = \{0\}$ тогда и только тогда, когда \mathfrak{A} — булева алгебра. Действительно, в булевой алгебре каждый локально главный идеал является главным, а если \mathfrak{A} не булева, то \mathfrak{A} является локально главным, но не главным идеалом самой себя²⁴.

Введем сумму элементарных характеристик. Пусть $(n_1, k_1, \varepsilon_1)$, $(n_2, k_2, \varepsilon_2)$ и (n, k, ε) — тройки, такие что $n_1, n_2, n, k_1, k_2, k \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$ и $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \varepsilon \in \{0, 1\}$. Будем писать $(n, k, \varepsilon) = (n_1, k_1, \varepsilon_1) + (n_2, k_2, \varepsilon_2)$, если

$$n = \max\{n_1, n_2\}$$

$$k = \begin{cases} k_1, & n_1 > n_2 \\ k_2, & n_1 < n_2 \\ k_1 + k_2, & n_1 = n_2 \end{cases}$$

$$\varepsilon = \begin{cases} \varepsilon_1, & n_1 > n_2 \\ \varepsilon_2, & n_1 < n_2 \\ \max\{\varepsilon_1, \varepsilon_2\}, & n_1 = n_2 \end{cases}$$

(при определении k считаем, что $\infty + x = x + \infty = \infty$ для любого $x \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$). Также, как и в случае с типами суператомности, для любых булевых алгебр $\mathfrak{B}_1, \mathfrak{B}_2$ справедливо равенство $\text{ch}(\mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{B}_2) = \text{ch}(\mathfrak{B}_1) + \text{ch}(\mathfrak{B}_2)$. Это равенство легко следует из того, что для произвольного натурального n $\mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{B}_2 / I_n(\mathfrak{B}_1 \oplus \mathfrak{B}_2) \cong \mathfrak{B}_1 / I_n(\mathfrak{B}_1) \oplus \mathfrak{B}_2 / I_n(\mathfrak{B}_2)$.

Теорема 21 Пусть (n, k, ε) — тройка, такая что $n, k \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$, $\varepsilon \in \{0, 1\}$, $(n = \infty \rightarrow k = \varepsilon = 0)$ и $(0 < n < \infty \rightarrow k + \varepsilon > 0)$. Тогда существует не более чем счетная булева алгебра \mathfrak{B} , такая что $\text{ch}(\mathfrak{B}) = (n, k, \varepsilon)$.

²⁴Можно показать, что в этом случае алгебра $\mathfrak{A}'/q(\mathfrak{A})$ имеет мощность континуум.

Доказательство. Для $n \in \mathbb{N}$ доказательство будем вести индукцией по n . Имеем $\text{ch}(\{0\}) = (0, 0, 0)$, $\text{ch}(\mathfrak{B}_{1+\eta+1}) = (0, 0, 1)$, $\text{ch}(\mathfrak{B}_2) = (0, 1, 0)^{25}$ и $\text{ch}(\mathfrak{B}_{\omega+1}) = (0, \infty, 0)$. Применяя правило сложения характеристик, легко получить из этих алгебр алгебру характеристики $(0, k, \varepsilon)$ для произвольных $k \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$ и $\varepsilon \in \{0, 1\}$. Пусть теперь для $n \in \mathbb{N}$ \mathfrak{B} — не более чем счетная булева алгебра характеристики (n, k, ε) и $k + \varepsilon > 0$. Покажем, что существует счетная алгебра характеристики $(n + 1, k, \varepsilon)$.

Пусть $\mathfrak{A} = \mathfrak{B}_\omega \oplus \mathfrak{B}_{1+\eta}$ и $\langle q, \mathfrak{A}' \rangle$, $\langle q_1, \mathfrak{B}'_\omega \rangle$, $\langle q_2, \mathfrak{B}'_{1+\eta} \rangle$ — идеальные пополнения алгебр \mathfrak{A} , \mathfrak{B}_ω и $\mathfrak{B}_{1+\eta}$ соответственно. Можно считать, что алгебры в этих пополнениях являются алгебрами локально главных идеалов, а вложения сопоставляют элементам исходных алгебр порожденные ими главные идеалы. По лемме 15 $\mathfrak{A}' \cong \mathfrak{B}'_\omega \oplus \mathfrak{B}'_{1+\eta}$. Из доказательства леммы 15 видно, что изоморфизм $\alpha : \mathfrak{B}'_\omega \oplus \mathfrak{B}'_{1+\eta} \rightarrow \mathfrak{A}'$ задается правилом $\alpha : \langle j_1, j_2 \rangle \mapsto j_1 \oplus j_2$. Пусть $\mathfrak{A}^* = \mathfrak{A}'/q(\mathfrak{A})$, $\mathfrak{B}_\omega^* = \mathfrak{B}'_\omega/q_1(\mathfrak{B}_\omega)$ и $\mathfrak{B}_{1+\eta}^* = \mathfrak{B}'_{1+\eta}/q_2(\mathfrak{B}_{1+\eta})$. Так как $\alpha(q_1(\mathfrak{B}_\omega) \oplus q_2(\mathfrak{B}_{1+\eta})) = q(\mathfrak{A})$, то отображение $\beta : \mathfrak{B}_\omega^* \oplus \mathfrak{B}_{1+\eta}^* \rightarrow \mathfrak{A}^*$, задаваемое правилом $\beta : \langle j_1/q_1(\mathfrak{B}_\omega), j_2/q_2(\mathfrak{B}_{1+\eta}) \rangle \mapsto j_1 \oplus j_2/q(\mathfrak{A})$, корректно определено и является изоморфизмом.

По лемме 16 алгебры \mathfrak{B}_ω^* и $\mathfrak{B}_{1+\eta}^*$ не содержат атомов. По лемме 14 существуют булевы мономорфизмы $\varphi_1 : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{B}_\omega^*$ и $\varphi_2 : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{B}_{1+\eta}^*$. Пусть $\varphi^* : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{A}^*$ — отображение, такое что $\varphi^*(b) = \beta(\langle \varphi_1(b), \varphi_2(b) \rangle)$ для всех $b \in \mathfrak{B}$. Ясно, что φ^* является булевым гомоморфизмом. Пусть

$$0 \longrightarrow \mathfrak{A} \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{C} \xrightarrow{\psi} \mathfrak{B} \longrightarrow 0$$

есть точная последовательность, соответствующая гомоморфизму φ^* способом, описанным в доказательстве теоремы 6. По следствию 5 \mathfrak{C} является булевой алгеброй. Пусть $p : \mathfrak{A}' \rightarrow \mathfrak{A}^*$ — факторизация и $\varphi' : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{A}'$ — гомоморфизм, существование которого утверждается в определении идеального пополнения. Тогда $p \circ \varphi' = \varphi^* \circ \psi$ (см. диаграмму).

$$\begin{array}{ccccccc} & & \mathfrak{C} & & & & \\ & \nearrow \varphi & \downarrow \varphi' & \searrow \psi & & & \\ 0 & \longrightarrow & \mathfrak{A} & \xrightarrow{q} & \mathfrak{A}' & \xrightarrow{p} & \mathfrak{A}^* \xleftarrow{\varphi^*} \mathfrak{B} \longrightarrow 0 \end{array}$$

Покажем, что $\varphi(\mathfrak{A}) = I(\mathfrak{C})$. Включение $\varphi(\mathfrak{A}) \subseteq I(\mathfrak{C})$ очевидно; действительно, $I(\mathfrak{A}) = \mathfrak{A}$ и, по свойствам оператора, $\varphi(I(\mathfrak{A})) = I(\varphi(\mathfrak{A})) =$

²⁵Здесь \mathfrak{B}_2 — двухэлементная булева алгебра

$I(\mathfrak{C}) \cap \varphi(\mathfrak{A})$. Докажем обратное включение. Так как $I(\mathfrak{C})$ равно супремуму идеалов $Al(\mathfrak{C})$ и $At(\mathfrak{C})$, то достаточно доказать, что $Al(\mathfrak{C}) \subseteq \varphi(\mathfrak{A})$ и $At(\mathfrak{C}) \subseteq \varphi(\mathfrak{A})$. Для этого нужно показать, что никакой элемент из $\mathfrak{C} \setminus \varphi(\mathfrak{A})$ не является атомным или безатомным. Пусть c — произвольный элемент множества $\mathfrak{C} \setminus \varphi(\mathfrak{A})$. Имеем $\varphi'(c) = j_1 \oplus j_2$, где $j_1 \in \mathfrak{B}'_\omega$ и $j_2 \in \mathfrak{B}'_{1+\eta}$ таковы, что $\alpha(\langle j_1, j_2 \rangle) = \varphi'(c)$. Далее, $p(\varphi'(c)) = j_1 \oplus j_2 / q(\mathfrak{A}) = \beta(\langle j_1 / q_1(\mathfrak{B}_\omega), j_2 / q_2(\mathfrak{B}_{1+\eta}) \rangle)$. Однако $p(\varphi'(c)) = \varphi^*(\psi(c)) = \beta(\langle \varphi_1(\psi(c)), \varphi_2(\psi(c)) \rangle)$. Так как β — изоморфизм, то $\varphi_1(\psi(c)) = j_1 / q_1(\mathfrak{B}_\omega)$ и $\varphi_2(\psi(c)) = j_2 / q_2(\mathfrak{B}_{1+\eta})$. Так как $c \notin \text{Im } \varphi = \text{Ker } \psi$ и φ_1, φ_2 — мономорфизмы, то $\varphi_1(\psi(c)) \neq 0$ и $\varphi_2(\psi(c)) \neq 0$. Значит, идеалы j_1 и j_2 — не главные и, следовательно, ненулевые. Пусть $a \in j_1$ — атом в \mathfrak{B}_ω и $b \in j_2$ — ненулевой безатомный элемент в $\mathfrak{B}_{1+\eta}$. Получаем $\langle a, b \rangle \in j_1 \oplus j_2 = \varphi'(c)$. Вспомним теперь, что $\varphi'(c) = \{x \in \mathfrak{A} : \varphi(x) \leq c\}$ (см. доказательство теоремы 5). Следовательно, $\varphi(\langle a, b \rangle) \leq c$. Однако φ — вложение в качестве идеала и, значит, $\varphi(\langle a, 0 \rangle)$ — атом в \mathfrak{C} , а $\varphi(\langle 0, b \rangle)$ — ненулевой безатомный элемент в \mathfrak{C} . Поскольку $\varphi(\langle a, 0 \rangle) \leq \varphi(\langle a, b \rangle) \leq c$ и $\varphi(\langle 0, b \rangle) \leq \varphi(\langle a, b \rangle) \leq c$, то под c есть атом и ненулевой безатомный элемент; следовательно, c не может быть ни безатомным, ни атомным. Включение $I(\mathfrak{C}) \subseteq \varphi(\mathfrak{A})$ доказано.

Теперь, так как $I_{n+1} = I_n \circ I$, имеем $\mathfrak{C} / I_{n+1}(\mathfrak{C}) \cong \mathfrak{C} / I(\mathfrak{A}) / I_n(\mathfrak{C} / I(\mathfrak{C})) = \mathfrak{C} / \varphi(\mathfrak{A}) / I_n(\mathfrak{C} / \varphi(\mathfrak{A})) \cong \mathfrak{B} / I_n(\mathfrak{B})$ — булева алгебра характеристики $(0, k, \varepsilon)$.

Отсюда и из определения элементарной характеристики непосредственно получаем $\text{ch}(\mathfrak{C}) = (n+1, k, \varepsilon)$. Счетность \mathfrak{C} очевидна.

Осталось доказать, что существуют булевы алгебры характеристики $(\infty, 0, 0)$. Для каждого $i \in \mathbb{N}$ зафиксируем булеву алгебру \mathfrak{B}_i характеристики $(i, 1, 0)$. По следствию 9 для каждого i существует множество X_i , такое что \mathfrak{B}_i изоморфна булевой подалгебре в $\mathcal{P}(X_i)$. Без ограничения общности можно считать, что для $i \neq j$ $X_i \cap X_j = \emptyset$. Пусть для каждого $i \in \mathbb{N}$ \mathfrak{A}_i — подалгебра в $\mathcal{P}(X_i)$, изоморфная \mathfrak{B}_i . Пусть $X = \bigcup_{i \in \mathbb{N}} X_i$. Пусть $\mathfrak{A} = \{A \subseteq X : (\forall i \in \mathbb{N})(A \cap X_i \in \mathfrak{A}_i)\}$. Легко проверить, что \mathfrak{A} замкнуто относительно всех операций, содержит X и, следовательно, является булевой подалгеброй в $\mathcal{P}(X)$. Для каждого i обозначим через a_i элемент \mathfrak{A} , равный X_i . По определению \mathfrak{A} имеем $\hat{a}_i \cong \mathfrak{B}_i$. Теперь для каждого $n \in \mathbb{N}$ $a_n \notin I_n(\hat{a}_n) = I_n(\mathfrak{A}) \cap \hat{a}_n$, $a_n \in I_{n+1}(\hat{a}_n) \subseteq I_{n+1}(\mathfrak{A})$ и

$I_n(\mathfrak{A}) \neq I_{n+1}(\mathfrak{A})$. Следовательно, $\text{ch}(\mathfrak{A}) = (\infty, 0, 0)$. Теорема доказана²⁶. \square

Переходим к доказательству критерия элементарной эквивалентности булевых алгебр.

Лемма 17 Пусть $(n_1, k_1, \varepsilon_1) + (n_2, k_2, \varepsilon_2) = (n, k, \varepsilon)$, \mathfrak{B} — булева алгебра, $x \in \mathfrak{B}$, $\text{ch}(x) = (n, k, \varepsilon)$, $n_1, k_1 < \infty$ и $n_1 \leq n_2$. Тогда существуют $x_1, x_2 \in \mathfrak{B}$, такие что $x = x_1 \vee x_2$, $x_1 \wedge x_2 = 0$ и для $i = 1, 2$ $\text{ch}(x_i) = (n_i, k_i, \varepsilon_i)$.

Доказательство. Имеем $n_1 \leq n_2 = n$ и $x \notin I_n(\widehat{x})$. Случай, когда $(n_1, k_1, \varepsilon_1) = (0, 0, 0)$ или $(n_2, k_2, \varepsilon_2) = (0, 0, 0)$ очевиден, так что можно считать, что $k_1 + \varepsilon_1 > 0$ и $n_2 \neq \infty \rightarrow k_2 + \varepsilon_2 > 0$.

Покажем, что в алгебре $\widehat{x}/I_{n_1}(\widehat{x})$ существует как минимум k_1 различных атомов. Если $n_1 = n$, то в этой алгебре есть k атомов и $k_1 \leq k_1 + k_2 = k$. Если же $n_1 < n$, то в алгебре $\widehat{x}/I_{n_1}(\widehat{x})$ бесконечно много атомов, так как иначе единица этой алгебры является объединением конечного числа атомов и некоторого безатомного элемента. Но тогда $x \in I_{n_1+1}(\widehat{x}) \subseteq I_n(\widehat{x})$.

Покажем, что если $\varepsilon_1 = 1$, то в алгебре $\widehat{x}/I_{n_1}(\widehat{x})$ есть ненулевой безатомный элемент. Пусть $\varepsilon_1 = 1$. Если $n_1 = n$, то по правилу сложения характеристик $\varepsilon = 1$ и такой элемент есть. Пусть теперь $n_1 < n$. Если бы в $\widehat{x}/I_{n_1}(\widehat{x})$ ненулевого безатомного элемента не нашлось, то единица этой алгебры была бы атомным элементом и опять $x \in I_{n_1+1}(\widehat{x}) \subseteq I_n(\widehat{x})$.

Пусть $y_1 \in \widehat{x}$ — такой элемент, что $y_1/I_{n_1}(\widehat{x})$ — объединение k_1 различных атомов при $\varepsilon_1 = 0$ и объединение ненулевого безатомного элемента и k_1 различных атомов при $\varepsilon_1 = 1$. Так как $y_1/I_{n_1}(\widehat{x}) \cong \widehat{y}_1/I_{n_1}(\widehat{y}_1)$, то $\text{ch}(y_1) = (n_1, k_1, \varepsilon_1)$. Пусть $y_2 = x \setminus y_1$. Имеем²⁷ $\widehat{x} = \widehat{y}_1 + \widehat{y}_2$ и, значит, $\text{ch}(y_1) + \text{ch}(y_2) = (n, k, \varepsilon)$. Пусть $\text{ch}(y_2) = (n', k', \varepsilon')$. Если $(n', k', \varepsilon') = (n_2, k_2, \varepsilon_2)$, то полагаем $x_1 = y_1$ и $x_2 = y_2$. Предположим, что $(n', k', \varepsilon') \neq (n_2, k_2, \varepsilon_2)$. Из правила сложения характеристик следует, что $n_1 = n_2 = n$ и $n' \leq n$. Рассмотрим 2 возможных случая.

1. $n' < n$. Тогда $k = k_1 = k_1 + k_2$ и $k_2 = 0$. Так как $n_2 = n_1 < \infty$, то $k_2 + \varepsilon_2 > 0$ и $\varepsilon_2 = 1$. Но тогда $\varepsilon = 1$ и $\varepsilon_1 = 1$, поскольку

²⁶Алгебра \mathfrak{A} у нас получилась несчетной. В принципе, счетность сама по себе в данном контексте никакой ценности не имеет; в формулировку теоремы она была введена только для того, чтобы обеспечить индукционный переход в доказательстве. Однако из алгебры \mathfrak{A} очень легко получить счетную булеву алгебру той же самой характеристики, воспользовавшись теоремой 20 и теоремой Левенгейма-Сколема.

²⁷Здесь плюс — это внутренняя прямая сумма.

$\varepsilon_1 = \varepsilon$. Значит, существует $z \in \widehat{y}_1$, такой что $z/I_{n_1}(\widehat{y}_1)$ — ненулевой безатомный элемент. Следовательно, существует $z_1 \in \widehat{y}_1$, такой что $0/I_{n_1}(\widehat{y}_1) < z_1/I_{n_1}(\widehat{y}_1) < z/I_{n_1}(\widehat{y}_1)$ и $z_1/I_{n_1}(\widehat{y}_1)$ — опять ненулевой и безатомный. Так же, как и ранее, получаем, что $\text{ch}(z_1) = (n, 0, 1)$. Пусть $z_2 = y_1 \setminus z_1$. Под $z_2/I_{n_1}(\widehat{y}_1)$ содержатся те же самые атомы, что и под $y_1/I_{n_1}(\widehat{y}_1)$ и ненулевой безатомный элемент $z \setminus z_1/I_{n_1}(\widehat{x}_1)$; следовательно, $\text{ch}(z_2) = \text{ch}(y_1) = (n, k, 1)$. Полагаем $x_1 = z_2$ и $x_2 = y_2 \vee z_1$. По правилу сложения характеристик имеем $\text{ch}(x_2) = \text{ch}(y_2) + \text{ch}(z_1) = (n', k', \varepsilon') + (n, 0, 1) = (n, 0, 1) = (n_2, k_2, \varepsilon_2)$.

2. $n' = n$. Из равенства $k = k_1 + k_2 = k_1 + k'$ получаем $k' = k_2$. Кроме того, $\varepsilon_1 = 1$, так как иначе $\varepsilon = \varepsilon_2 = \varepsilon'$ и $(n_2, k_2, \varepsilon_2) = (n', k', \varepsilon')$. Возможны 2 подслучая.

- (а) $\varepsilon_2 = 1$ и $\varepsilon' = 0$. Выберем элементы $z_1, z_2 \leq y_1$ тем же самым образом, что и в предыдущем случае и так же положим $x_1 = z_2$ и $x_2 = y_2 \vee z_1$. Опять имеем $\text{ch}(x_1) = \text{ch}(y_1) = (n_1, k_1, 1)$ и $\text{ch}(x_2) = \text{ch}(y_2) + \text{ch}(z_1) = (n', k', \varepsilon') + (n, 0, 1) = (n, k', 1) = (n_2, k_2, \varepsilon_2)$.
- (б) $\varepsilon_2 = 0$ и $\varepsilon' = 1$. Так как $n_2 = n_1 < \infty$, то $k_2 + \varepsilon_2 > 0$ и $k' = k_2 > 0$. Значит, в алгебре $\widehat{y}_2/I_{n'}(\widehat{y}_2)$ единица представляется в виде объединения ненулевого безатомного элемента $z^3/I_{n'}(\widehat{y}_2)$ и ненулевого атомного элемента $z^2/I_{n'}(\widehat{y}_2)$. Пусть $z_1 = y_2 \setminus z_2$; тогда $z_1 \wedge z_2 = 0$ и $z_1/I_{n'}(\widehat{y}_2) = z^3/I_{n'}(\widehat{y}_2)$. По выбору элементов z_1, z_2 и правилу сложения характеристик имеем $\text{ch}(z_1) = (n', 0, 1)$ и $\text{ch}(z_2) = (n', k', 0)$. Пусть теперь $x_1 = y_1 \vee z_1$ и $x_2 = z_2$. Получаем $\text{ch}(x_1) = (n_1, k_1, \varepsilon_1) + (n', 0, 1) = (n, k_1, 1) = (n_1, k_1, \varepsilon_1)$ и $\text{ch}(x_2) = (n', k', 0) = (n_2, k_2, \varepsilon_2)$. \square

Пусть \mathfrak{B} — булева алгебра, $x \in \mathfrak{B}$, $\text{ch}(x) = (m, k, \varepsilon)$. Для $s, n \in \mathbb{N}$, где $s > 0$, определим ограниченную характеристику $\text{ch}^{s,n}(x)$:

$$\text{ch}^{s,n}(x) = \begin{cases} (\infty, 0, 0), & \text{если } m > n \text{ или } m = n \text{ и } k \geq 2s, \\ (n, k, 0), & \text{если } m = n \text{ и } k < 2s, \\ (m, k, \varepsilon), & \text{если } m < n \text{ и } k < 2s, \\ (m, \infty, \varepsilon), & \text{если } m < n \text{ и } k \geq 2s. \end{cases}$$

Легко видеть, что для всех s и n $\text{ch}^{s,n}(x)$ однозначно определяется по $\text{ch}(x)$. Обратно, $\text{ch}(x) = \lim_{s,n \rightarrow \infty} \text{ch}^{s,n}(x)$, то есть

$$(\forall x)(\exists s_0)(\exists n_0)(\forall s \geq s_0)(\forall n \geq n_0)(\text{ch}^{s,n}(x) = \text{ch}(x))$$

Лемма 18 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — булевы алгебры, $x, x_1, x_2 \in \mathfrak{A}$, $y \in \mathfrak{B}$, $s_1, s_2, n \in \mathbb{N}$, $s_1, s_2 > 0$, $s = s_1 + s_2$, $\text{ch}^{s,n}(x) = \text{ch}^{s,n}(y)$, $x = x_1 \vee x_2$ и $x_1 \wedge x_2 = 0$. Тогда существуют $y_1, y_2 \in \mathfrak{B}$, такие что $y_1 \vee y_2 = y$, $y_1 \wedge y_2 = 0$ и для $i = 1, 2$ $\text{ch}^{s_i,n}(x_i) = \text{ch}^{s_i,n}(y_i)$.

Доказательство. Введем обозначения для всех характеристик.

$$\begin{aligned} \text{ch}^{s_1,n}(x_1) &= (m_1, k_1, \varepsilon_1), \\ \text{ch}^{s_2,n}(x_2) &= (m_2, k_2, \varepsilon_2), \\ \text{ch}^{s,n}(x) &= \text{ch}^{s,n}(y) = (m, k, \varepsilon), \\ \text{ch}(x_1) &= (m'_1, k'_1, \varepsilon'_1), \\ \text{ch}(x_2) &= (m'_2, k'_2, \varepsilon'_2), \\ \text{ch}(x) &= (m', k', \varepsilon'), \\ \text{ch}(y) &= (m'', k'', \varepsilon''). \end{aligned}$$

Покажем, что $(m'', k'', \varepsilon'')$ всегда можно представить в виде суммы $(a_1, b_1, \delta_1) + (a_2, b_2, \delta_2)$ двух троек, таких что

1. $a_1 \leq a_2$ и $a_1, b_1 < \infty$ или $a_2 \leq a_1$ и $a_2, b_2 < \infty$,
2. для $i = 1, 2$ и произвольного z если $\text{ch}(z) = (a_i, b_i, \delta_i)$, то $\text{ch}^{s_i,n}(z) = (m_i, k_i, \varepsilon_i)$.

Тогда, по лемме 17, найдутся y_1 и y_2 с требуемыми свойствами.

Рассмотрим все возможные случаи.

1. $\text{ch}^{s_1,n}(x_1) = \text{ch}^{s_2,n}(x_2) = (\infty, 0, 0)$. В этом случае $\text{ch}^{s,n}(x)$ также равна $(\infty, 0, 0)$. Действительно, если $m'_1 > n$ или $m'_2 > n$, то $m' > n$, а если $m'_1 = m'_2 = n$, то $k'_1 \geq 2s_1$, $k'_2 \geq 2s_2$ и $k' = k'_1 + k'_2 \geq 2s$. Если $m'' > n$, то $(m'', k'', \varepsilon'') = (n, 2s_1, 0) + (m'', k'', \varepsilon'')$, а если $m'' = n$, то $k'' \geq 2s$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (n, 2s_1, 0) + (n, l, \varepsilon'')$, где $l \geq 2s_2$.

2. $\text{ch}^{s_2,n}(x_2) = \text{ch}^{s,n}(x) = (\infty, 0, 0)$, $\text{ch}^{s_1,n}(x_1) \neq (\infty, 0, 0)$. Если $m_1 < m''$ и $k_1 < \infty$, то $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, k_1, \varepsilon_1) + (m'', k'', \varepsilon'')$. Если $m_1 < m''$ и $k_1 = \infty$, то $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, 2s_1, \varepsilon_1) + (m'', k'', \varepsilon'')$. Пусть, наконец, $m_1 = m''$. Тогда $m_1 = m'' = n$, $k_1 < 2s_1$ и $k'' \geq 2s$. В этом случае $(m'', k'', \varepsilon'') = (n, k_1, 0) + (n, l, \varepsilon'')$, где $l \geq 2s_2$.

3. $\text{ch}^{s_2, n}(x_2) = (\infty, 0, 0)$, $\text{ch}^{s_1, n}(x_1) \neq (\infty, 0, 0)$, $\text{ch}^{s, n}(x) \neq (\infty, 0, 0)$. Так как $m' \leq n$, $m'_2 \geq n$ и $m'_2 \leq m'$, то $m' = m'_2 = n$. Далее, $m'' = n$. Если $m_1 < n$, то $\text{ch}(x_2) = \text{ch}(x)$ и $2s_2 \leq k'' = k'_2 = k_2 < 2s$; тогда $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, k_1, \varepsilon_1) + (n, k_2, \varepsilon'')$ для $k_1 < 2s_1$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, 2s_1, \varepsilon_1) + (n, k_2, \varepsilon'')$ для $k_1 = \infty$. Если же $m_1 = n$, то $k'_1 = k_1 < 2s_1$, $k'_2 \geq 2s_2$ и $k'' = k = k' = k'_1 + k'_2 < 2s$; в этом случае $(m'', k'', \varepsilon'') = (n, k_1, 0) + (n, k'_2, \varepsilon'')$.

4. $\text{ch}^{s_1, n}(x_1) = (\infty, 0, 0)$, $\text{ch}^{s_2, n}(x_2) \neq (\infty, 0, 0)$. Этот случай сводится к двум предыдущим после того, как мы поменяем местами x_1 и x_2 , а также y_1 и y_2 .

5. $\text{ch}^{s_1, n}(x_1) \neq (\infty, 0, 0)$ и $\text{ch}^{s_2, n}(x_2) \neq (\infty, 0, 0)$. Тогда $m'_1 = m_1$ и $m'_2 = m_2$. Без ограничения общности можно считать, что $m_1 \leq m_2$ и если $m_1 = m_2$, то $k_1 \leq k_2$; в противном случае опять поменяем местами x_1 с x_2 и y_1 с y_2 . Легко видеть, что $\text{ch}^{s, n}(x)$ также не равна $(\infty, 0, 0)$. Действительно, $m' = m_2 \leq n$ и, если эта характеристика равна $(\infty, 0, 0)$, то $m' = n$ и $k' \geq 2s$. Но если $m_1 < m_2 = n$, то $k' = k'_2 < 2s_2 < 2s$, а если $m_1 = m_2 = n$, то $k_1 < 2s_1$, $k_2 < 2s_2$ и опять $k = k_1 + k_2 < 2(s_1 + s_2) = 2s$.

Таким образом, $m' = m = m'' \leq n$. Осталось рассмотреть следующие возможности:

1. $m_1 < m_2 < n$. Тогда $\varepsilon'_2 = \varepsilon' = \varepsilon = \varepsilon''$, $k'_2 = k' = k = k'' < 2s$ или $k'_2 = k' \geq 2s$ & $k'' \geq 2s$; значит, $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, k_1, \varepsilon'_1) + (m_2, k'', \varepsilon'')$ при $k_1 < 2s_1$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, 2s_1, \varepsilon'_1) + (m_2, k'', \varepsilon'')$ при $k_1 = \infty$.
2. $m_1 < m_2 = n$. Тогда $\varepsilon_2 = \varepsilon = 0$, $k'_2 = k' = k = k'' < 2s_2$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, k_1, \varepsilon'_1) + (n, k'', \varepsilon'')$ при $k_1 < 2s_1$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m_1, 2s_1, \varepsilon'_1) + (n, k'', \varepsilon'')$ при $k_1 = \infty$.
3. $m_1 = m_2 < n$. Тогда $\varepsilon' = \varepsilon = \varepsilon'' = \max\{\varepsilon'_1, \varepsilon'_2\}$ и $k' = k'_1 + k'_2$. Если $k_1 < 2s_1$ и $k' < 2s$, то $k' = k''$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m'_1, k'_1, \varepsilon'_1) + (m'_2, k'_2, \varepsilon'_2)$. Если $k_1 < 2s_1$ и $k = \infty$, то $k', k'' \geq 2s$, $k'_2, k'' - k_1 \geq 2s_2$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m'_1, k'_1, \varepsilon'_1) + (m'_2, k'' - k_1, \varepsilon'_2)$. Если же $k_1 = \infty$, то, поскольку $k_2 \geq k_1$, $k'_1 \geq 2s_1$, $k'_2 \geq 2s_2$, $k' \geq 2s$, $k = \infty$, $k'' \geq 2s$, $k'' - 2s_1 \geq 2s_2$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (m'_1, 2s_1, \varepsilon'_1) + (m'_2, k'' - 2s_1, \varepsilon'_2)$.
4. $m_1 = m_2 = n$. Тогда $\varepsilon = \varepsilon_1 = \varepsilon_2 = 0$, $k'_1 < 2s_1$, $k'_2 < 2s_2$, $k' = k = k'' < 2s$ и $(m'', k'', \varepsilon'') = (n, k'_1, 0) + (n, k'_2, \varepsilon'')$. \square

Следствие 20 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — булевы алгебры, $s, n \in \mathbb{N}$, $s > 0$, $x, x_1, \dots, x_s \in \mathfrak{A}$, $y \in \mathfrak{B}$, $\text{ch}^{s, n}(x) = \text{ch}^{s, n}(y)$, $x = x_1 \vee \dots \vee x_s$ и для всех $1 \leq i < j \leq s$

$x_i \wedge x_j = 0$. Тогда существуют $y_1, \dots, y_s \in \mathfrak{B}$, такие что $y_1 \vee \dots \vee y_s = y$, для всех $1 \leq i < j \leq s$ $y_i \wedge y_j = 0$ и для всех $1 \leq i \leq s$ $\text{ch}^{1,n}(x_i) = \text{ch}^{1,n}(y_i)$.

Доказательство. Индукция по s . Для $s = 1$ утверждение очевидно. Пусть для произвольного $s > 0$ утверждение справедливо и $x = x_1 \vee \dots \vee x_s \vee x_{s+1}$. Обозначим $x_1 \vee \dots \vee x_s$ через x' . Применив лемму 18 к разложению $x = x' \vee x_{s+1}$ и числам $s_1 = s$, $s_2 = 1$, найдем разложение $y = y' \vee y_{s+1}$, такое что $y' \wedge y_{s+1} = 0$, $\text{ch}^{s,n}(y') = \text{ch}^{s,n}(x')$ и $\text{ch}^{1,n}(y_{s+1}) = \text{ch}^{1,n}(x_{s+1})$. Далее, по индукционному предположению, существует разложение $y' = y_1 \vee \dots \vee y_s$, такое что для $1 \leq i < j \leq s$ $y_i \wedge y_j = 0$ и для всех $1 \leq i \leq s$ $\text{ch}^{1,n}(y_i) = \text{ch}^{1,n}(x_i)$. Окончательно получаем $y = y_1 \vee \dots \vee y_{s+1}$. \square

Лемма 19 Пусть \mathfrak{B} — булева алгебра, $x_1, x_2 \in \mathfrak{B}$, $s, n \in \mathbb{N}$ и $s > 0$. Тогда $\text{ch}^{s,n}(x_1 \vee x_2)$ выражается через $\text{ch}^{s,n}(x_1)$ и $\text{ch}^{s,n}(x_2)$.

Доказательство. Пусть $\text{ch}^{s,n}(x_1) = (n_1, m_1, \varepsilon_1)$ и $\text{ch}^{s,n}(x_2) = (n_2, m_2, \varepsilon_2)$. Тогда $\text{ch}^{s,n}(x_1 \vee x_2)$ вычисляется по следующей формуле:

$$\text{ch}^{s,n}(x_1 \vee x_2) = \begin{cases} (\infty, 0, 0), & n_1 = \infty \vee n_2 = \infty \vee (n_1 = n_2 = n \ \& \ m_1 + m_2 \geq 2s) \\ (n_1, m_1, \varepsilon_1), & n_1 < n_2 \leq n \\ (n_2, m_2, \varepsilon_2), & n_2 < n_1 \leq n \\ (n_1, \infty, \max\{\varepsilon_1, \varepsilon_2\}), & n_1 = n_2 < n \ \& \ m_1 + m_2 \geq 2s \\ (n_1, m_1 + m_2, \max\{\varepsilon_1, \varepsilon_2\}), & n_1 = n_2 < n \ \& \ m_1 + m_2 < 2s \end{cases}$$

Формула доказывается непосредственно из определения ограниченной характеристики и правила сложения характеристик. Детали доказательства очевидны и могут быть опущены. \square

Теорема 22 (О продолжении изоморфизма) Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — булевы алгебры, $\mathfrak{C}_1 \subseteq \mathfrak{A}$ и $\mathfrak{C}_2 \subseteq \mathfrak{B}$ — их конечные булевы подалгебры, $\varphi : \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{C}_2$ — изоморфизм и для всех $x \in \mathfrak{C}_1$ $\text{ch}_{\mathfrak{A}}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}(\varphi(x))$. Пусть также \mathfrak{D}_1 — конечная подалгебра в \mathfrak{A} , такая что $\mathfrak{C}_1 \subseteq \mathfrak{D}_1$. Тогда для любого $n > 0$ существуют конечная подалгебра $\mathfrak{C}_2 \subseteq \mathfrak{D}_2 \subseteq \mathfrak{B}$ и изоморфизм $\psi : \mathfrak{D}_1 \rightarrow \mathfrak{D}_2$, такие что $\psi \upharpoonright \mathfrak{C}_1 = \varphi$ и для всех $x \in \mathfrak{D}_1$ $\text{ch}_{\mathfrak{A}}^{1,n}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}^{1,n}(\psi(x))$.

Доказательство. Определим ψ как мономорфизм из \mathfrak{D}_1 в \mathfrak{B} и положим $\mathfrak{D}_2 = \text{Im}\psi$. По лемме 6 достаточно определить ψ на атомах алгебры \mathfrak{D}_1 . Пусть c_1, \dots, c_k — все атомы алгебры \mathfrak{C}_1 и для $1 \leq i \leq k$ $d_1^i, \dots, d_{m_i}^i$ — все атомы \mathfrak{D}_1 , меньшие c_i . Тогда для всех $1 \leq i \leq k$ и $1 \leq s < t \leq m_i$ $d_s^i \wedge d_t^i = 0$ и $c_i = d_1^i \vee \dots \vee d_{m_i}^i$.

По условию теоремы и определению ограниченной характеристики для любого $1 \leq i \leq k$ $\text{ch}_{\mathfrak{A}}^{m_i, n}(c_i) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}^{m_i, n}(\varphi(c_i))$. По следствию 20 для каждого i существуют $e_1^i, \dots, e_{m_i}^i \in \mathfrak{B}$, такие что $\varphi(c_i) = e_1^i \vee \dots \vee e_{m_i}^i$, $e_s^i \wedge e_t^i = 0$ при $s \neq t$ и $\text{ch}_{\mathfrak{A}}^{1, n}(d_s^i) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}^{1, n}(e_s^i)$. Так как при всех возможных i, s $d_s^i \neq 0$ и $n > 0$, то $\text{ch}_{\mathfrak{A}}^{1, n}(d_s^i) \neq (0, 0, 0)$ и $e_s^i \neq 0$. По лемме 6 существует мономорфизм $\psi : \mathfrak{D}_2 \rightarrow \mathfrak{B}$, такой что $\psi(d_s^i) = e_s^i$. Ясно, что ψ продолжает φ . По лемме 19 $\text{ch}_{\mathfrak{A}}^{1, n}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}^{1, n}(\psi(x))$ для всех $x \in \mathfrak{D}_1$. \square

Расширим сигнатуру Σ до сигнатуры Σ^* , добавив в нее счетное множество новых одноместных предикатов $\{P_0, P_1, \dots\}$. Для каждого $n \in \mathbb{N}$ определим предложение φ_n сигнатуры Σ^* следующим образом:

$$\begin{aligned} \varphi_{4k} &= \forall x (P_{4k}(x) \leftrightarrow I_k(x)) \\ \varphi_{4k+1} &= \forall x (P_{4k+1}(x) \leftrightarrow A_k(x)) \\ \varphi_{4k+2} &= \forall x (P_{4k+2}(x) \leftrightarrow Al_k(x)) \\ \varphi_{4k+3} &= \forall x (P_{4k+3}(x) \leftrightarrow At_k(x)) \end{aligned}$$

Пусть теперь BA^* — теория сигнатуры Σ^* , задаваемая системой аксиом $\text{BA} \cup \{\varphi_0, \varphi_1, \dots\}$.

Каждую булеву алгебру можно обогатить до модели сигнатуры Σ^* , задав значения новых предикатов так, чтобы были верны все предложения из приведенного выше списка. В этом случае мы получим модель теории BA^* . Обратно, если есть модель теории BA^* , то ее обеднение до модели сигнатуры Σ является булевой алгеброй. В дальнейшем мы, имея в виду это обеднение, будем говорить о моделях теории BA^* как о булевых алгебрах (считая, в частности, что определены элементарные характеристики их элементов).

Для модели $\mathfrak{B} \models \text{BA}^*$ и $x \in \mathfrak{B}$ определим множество

$$\text{Sp}(x) = \{i : \mathfrak{B} \models P_i(x)\}.$$

Пусть также

$$\text{Sp}_n(x) = \{i \leq n : \mathfrak{B} \models P_i(x)\}$$

для произвольного $n \in \mathbb{N}$.

Лемма 20 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B} \models \text{BA}^*$, $x \in \mathfrak{A}$, $y \in \mathfrak{B}$, $n > 0$ и $\text{ch}^{1,n}(x) = \text{ch}^{1,n}(y)$. Тогда $\text{Sp}_{4n}(x) = \text{Sp}_{4n}(y)$.

Доказательство. Достаточно показать, что $\text{Sp}_{4n}(x)$ явно выражается через $\text{ch}^{1,n}(x)$. Рассмотрим все возможные случаи.

1. $\text{ch}^{1,n}(x) = (\infty, 0, 0)$ или $\text{ch}^{1,n}(x) = (n, k, 0)$. Тогда $\text{Sp}_{4n}(x) = \emptyset$.
2. $\text{ch}^{1,n}(x) = (m, k, \varepsilon)$, $m < n$ и $k + \varepsilon > 0$. Тогда $\text{Sp}_{4n}(x) = \{4n\} \cup \{4i, 4i + 2, 4i + 3 : m < i < n\} \cup E$, где

$$E = \begin{cases} \{4m + 2\}, & k = 0 \\ \{4m + 1, 4m + 3\}, & k = 1 \text{ \& } \varepsilon = 0 \\ \{4m + 3\}, & k > 1 \text{ \& } \varepsilon = 0 \\ \emptyset, & \text{иначе.} \end{cases}$$

3. $\text{ch}^{1,n}(x) = (0, 0, 0)$. Тогда $\text{Sp}_{4n}(x) = \{0, \dots, 4n\} \setminus \{4i + 1 : i < n\}$.

Каждый из случаев доказывается непосредственно из определений ограниченной элементарной характеристики, множества $\text{Sp}_{4n}(x)$ и теории BA^* . Детали доказательства достаточно очевидны и могут быть опущены. \square

Лемма 21 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — модели теории BA^* и \mathfrak{A} является подмоделью \mathfrak{B} . Тогда для любого $x \in \mathfrak{A}$ $\text{ch}_{\mathfrak{A}}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}(x)$.

Доказательство. Пусть $x \in \mathfrak{A}$, $\text{ch}_{\mathfrak{A}}(x) = (n_1, k_1, \varepsilon_1)$ и $\text{ch}_{\mathfrak{B}}(x) = (n_2, k_2, \varepsilon_2)$. Так как константа 0 присутствует в сигнатуре Σ^* , то можно считать, что $x \neq 0$.

Если $n_1 = \infty$, то для всех $i \in \mathbb{N}$ $\mathfrak{A} \models \neg P_{4i}(x)$, $\mathfrak{B} \models \neg P_{4i}(x)$ и $n_2 = \infty$. Если же $n_1 < \infty$, то $\mathfrak{A} \models \neg P_{4n_1}(x) \& P_{4n_1+4}(x)$ и $\mathfrak{B} \models \neg P_{4n_1}(x) \& P_{4n_1+4}(x)$. В обоих случаях $n_2 = n_1$.

Таким образом, $n_1 = \infty$ сразу влечет равенство характеристик и можно считать, что $n_1 < \infty$ и $k_1 + \varepsilon_1 > 0$. Если $\varepsilon_1 = 1$, то в \mathfrak{A} существует $y \leq x$, такой что $\mathfrak{A} \models \neg P_{4n_1}(y) \& P_{4n_1+2}(y)$. Однако тот же самый y лежит в \mathfrak{B} и в \mathfrak{B} выполнена та же формула. Значит, $\varepsilon_2 = 1$. Если же $\varepsilon_1 = 0$, то $\mathfrak{A} \models P_{4n_1+3}(x)$, $\mathfrak{B} \models P_{4n_1+3}(x)$ и $\varepsilon_2 = 0$. Таким образом, доказано, что $\varepsilon_1 = \varepsilon_2$.

Покажем, что $k_1 = k_2$. Если $k_1 = \infty$, то в \mathfrak{A} существуют элементы y_1, y_2, \dots , меньшие x , такие что $\mathfrak{A} \models P_{4n_1+1}(y_i)$ и $\mathfrak{A} \models P_{4n_1}(y_j \wedge y_j)$ при

всех $i \neq j$. Те же самые игреки лежат и в \mathfrak{B} и, значит, $k_2 = \infty$. Пусть, наконец, $k_1 < \infty$. Пусть y_1, \dots, y_{k_1} — такие элементы \mathfrak{A} , меньшие x , что $\mathfrak{A} \models P_{4n_1+1}(y_i)$ для всех i и $\mathfrak{A} \models P_{4n_1}(y_j \wedge y_j)$ для всех $i \neq j$. Пусть $y = x \setminus (x_1 \vee \dots \vee x_{k_1})$ (при $k_1 = 0$ считаем $y = x$). Имеем $\mathfrak{A} \models P_{4n_1+2}(y)$. Однако в \mathfrak{B} так же, как и в \mathfrak{A} , справедливо $x = y \vee y_1 \vee \dots \vee y_{k_1}$; кроме того $\mathfrak{B} \models P_{4n_1+1}(y_i)$ для всех i , $\mathfrak{B} \models P_{4n_1}(y_j \wedge y_j)$ для всех $i \neq j$ и $\mathfrak{B} \models P_{4n_1+2}(y)$. Отсюда легко следует, что $k_2 = k_1$. \square

Напомним некоторые понятия теории моделей. Далее запись вида \bar{x} обозначает набор переменных вида x_1, \dots, x_k . Вместо $\exists x_1 \dots \exists x_k$ ($\forall x_1 \dots \forall x_k$) мы пишем $\exists \bar{x}$ ($\forall \bar{x}$). Для натурального $n > 0$ мы говорим, что формула $\varphi(\bar{x})$ принадлежит классу Σ_n , если существует эквивалентная ей формула вида

$$\exists \bar{y}_1 \forall \bar{y}_2 \exists \bar{y}_3 \dots Q \bar{y}_n \psi(\bar{x}, \bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n),$$

где ψ — бескванторная формула, а Q — квантор, равный \forall при четном n и \exists при нечетном n . Мы говорим, что $\varphi(\bar{x})$ принадлежит классу Π_n , если существует эквивалентная ей формула вида

$$\forall \bar{y}_1 \exists \bar{y}_2 \forall \bar{y}_3 \dots Q \bar{y}_n \psi(\bar{x}, \bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n),$$

где ψ — бескванторная, а квантор Q равен \exists при четном n и \forall при нечетном. Для $n = 0$ определим $\Sigma_0 = \Pi_0$ как класс формул, эквивалентных бескванторным формулам. Так как любую формулу можно привести к пренексной нормальной форме²⁸, то любая формула принадлежит $\Sigma_n \cup \Pi_n$ для некоторого n . Поскольку дописывание к формуле любых кванторов по переменным, не входящим в формулу, приводит к эквивалентной формуле, то имеем следующую иерархию классов: $\Delta_0 = \Sigma_0 = \Pi_0$ и $\Sigma_n \cup \Pi_n \subseteq \Sigma_{n+1} \cap \Pi_{n+1}$ для любого $n \in \mathbb{N}$.

Теорема 23 Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — модели теории BA^* , \mathfrak{A} является подмоделью \mathfrak{B} , $\varphi(x_1, \dots, x_k)$ — Σ_1 -формула сигнатуры Σ^* , $a_1, \dots, a_k \in \mathfrak{A}$ и $\mathfrak{B} \models \varphi(a_1, \dots, a_k)$. Тогда $\mathfrak{A} \models \varphi(a_1, \dots, a_k)$.

Доказательство. По определению класса Σ_1 формула φ эквивалентна формуле $\exists y_1 \exists y_2 \dots \exists y_m \psi(x_1, \dots, x_k, y_1, \dots, y_m)$, где ψ — бескванторная формула сигнатуры Σ^* . Пусть $b_1, \dots, b_m \in \mathfrak{B}$ таковы, что $\mathfrak{B} \models$

²⁸См. [4].

$\psi(a_1, \dots, a_k, b_1, \dots, b_m)$. Пусть \mathfrak{A}' и \mathfrak{B}' — булевы алгебры, являющиеся объединениями \mathfrak{A} и \mathfrak{B} соответственно до моделей сигнатуры Σ . Тогда \mathfrak{A}' — подалгебра в \mathfrak{B}' . Пусть \mathfrak{C} — подалгебра в \mathfrak{A}' (а, значит, и в \mathfrak{B}'), порожденная множеством элементов $\{a_1, \dots, a_k, 1\}$. Пусть \mathfrak{D}_1 — подалгебра в \mathfrak{B}' , порожденная множеством $\mathfrak{C} \cup \{b_1, \dots, b_m\}$.

Выберем $n > 0$ такое, что если предикат P_i входит в формулу ψ , то $i \leq 4n$. По лемме 21 для любого $x \in \mathfrak{C}$ имеем $\text{ch}_{\mathfrak{B}}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{A}}(x)$. По теореме 22 существуют \mathfrak{D}_2 — конечная подалгебра в \mathfrak{A}' , расширяющая подалгебру \mathfrak{C} , и изоморфизм $\alpha : \mathfrak{D}_1 \rightarrow \mathfrak{D}_2$, такие что α тождественно на \mathfrak{C} и для любого $x \in \mathfrak{D}_1$ $\text{ch}_{\mathfrak{B}}^{1,n}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{A}}^{1,n}(\alpha(x))$. По лемме 20 имеем $\text{Sp}_{4n}(x) = \text{Sp}_{4n}(\alpha(x))$ для любого $x \in \mathfrak{D}_1$. Другими словами, для всех $x \in \mathfrak{D}_1$ и $i \leq 4n$ $\mathfrak{B} \models P_i(x) \Leftrightarrow \mathfrak{A} \models P_i(\alpha(x))$.

Пусть \mathfrak{D}_1^* — обогащение алгебры \mathfrak{D}_1 до модели сигнатуры Σ^* , такое что для любых $x \in \mathfrak{D}_1$ и $i \in \mathbb{N}$ $\mathfrak{D}_1^* \models P_i(x) \Leftrightarrow \mathfrak{B} \models P_i(x)$. Аналогично пусть \mathfrak{D}_2^* — такое обогащение алгебры \mathfrak{D}_2 до модели сигнатуры Σ^* , что для всех $x \in \mathfrak{D}_2$ и $i \in \mathbb{N}$ $\mathfrak{D}_2^* \models P_i(x) \Leftrightarrow \mathfrak{A} \models P_i(x)$ ²⁹. Поскольку номера предикатов, входящих в формулу ψ , не превосходят $4n$, то из всего сказанного выше получаем $\mathfrak{B} \models \psi(a_1, \dots, a_k, b_1, \dots, b_m) \Rightarrow \mathfrak{D}_1^* \models \psi(a_1, \dots, a_k, b_1, \dots, b_m) \Rightarrow \mathfrak{D}_2^* \models \psi(a_1, \dots, a_k, \alpha(b_1), \dots, \alpha(b_m)) \Rightarrow \mathfrak{A} \models \psi(a_1, \dots, a_k, \alpha(b_1), \dots, \alpha(b_m)) \Rightarrow \mathfrak{A} \models \varphi(a_1, \dots, a_k)$. \square

Докажем теперь один общий теоретико-модельный факт³⁰. В формулировке следующей теоремы T — произвольная теория некоторой сигнатуры, а $\varphi(\bar{x})$ — формула той же самой сигнатуры.

Теорема 24 Если для произвольных моделей \mathfrak{M} , \mathfrak{N} теории T , таких что \mathfrak{M} является подмоделью \mathfrak{N} , и для любых $m_1, \dots, m_k \in \mathfrak{M}$ из $\mathfrak{N} \models \varphi(m_1, \dots, m_k)$ следует $\mathfrak{M} \models \varphi(m_1, \dots, m_k)$, то существует Π_1 -формула $\psi(\bar{x})$, такая что $T \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$.

Доказательство. Пусть

$$\Gamma = \{\psi(\bar{x}) : \psi \in \Pi_1 \text{ \& } T \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \rightarrow \psi(\bar{x}))\}.$$

Покажем, что множество формул $T \cup \Gamma \cup \{\neg \varphi(\bar{x})\}$ противоречиво. Предположим противное. Тогда для набора новых констант $\bar{c} = c_1, \dots, c_k$

²⁹ \mathfrak{D}_1^* и \mathfrak{D}_2^* могут не являться моделями теории BA^* .

³⁰См. также [5, Предложение 3.1.7].

$T \cup \Gamma(\bar{c}) \cup \{\neg\varphi(\bar{c})\}$ — непротиворечивое множество предложений. Значит, существует модель $\mathfrak{M} \models T \cup \Gamma(\bar{c}) \cup \{\neg\varphi(\bar{c})\}$. Пусть $D(\mathfrak{M})$ — диаграмма³¹ этой модели.

Множество предложений $T \cup D(\mathfrak{M}) \cup \{\varphi(\bar{c})\}$ противоречиво. Действительно, иначе существует модель \mathfrak{N} , на которой выполнены все предложения из этого множества. Так как $\mathfrak{N} \models D(\mathfrak{M})$, то \mathfrak{M} можно считать подмоделью в \mathfrak{N} . Но $\mathfrak{N} \models \varphi(\bar{c})$ и $\mathfrak{M} \models \neg\varphi(\bar{c})$, что противоречит условию теоремы.

Из противоречивости $T \cup D(\mathfrak{M}) \cup \{\varphi(\bar{c})\}$ следует, что для некоторого конечного $\Delta \subseteq D(\mathfrak{M})$ $T \cup \Delta \vdash \neg\varphi(\bar{c})$. Пусть \bar{m} — набор констант, которые входят в формулы из Δ и не входят в исходную сигнатуру и в набор \bar{c} . Получаем $T \vdash \&\Delta(\bar{m}, \bar{c}) \rightarrow \neg\varphi(\bar{c})$ и $T \vdash \varphi(\bar{c}) \rightarrow \neg\&\Delta(\bar{m}, \bar{c})$. Так как символы из наборов \bar{m} и \bar{c} не входят в исходную сигнатуру, то имеем $T \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \rightarrow \forall \bar{y} \neg \&\Delta(\bar{y}, \bar{x}))$. Значит, формула $\forall \bar{y} \neg \&\Delta(\bar{y}, \bar{x})$ входит в Γ и $\mathfrak{M} \models \forall \bar{y} \neg \&\Delta(\bar{y}, \bar{c})$. Однако $\mathfrak{M} \models \&\Delta(\bar{m}, \bar{c})$ и мы имеем противоречие, которое дает нам противоречивость $T \cup \Gamma \cup \{\neg\varphi(\bar{x})\}$.

Таким образом, имеем $T \cup \Gamma \vdash \varphi(\bar{x})$. Значит, для некоторого конечного $\gamma \subseteq \Gamma$ $T \cup \gamma \vdash \varphi(\bar{x})$, $T \vdash \&\gamma(\bar{x}) \rightarrow \varphi(\bar{x})$ и $T \vdash \forall \bar{x}(\&\gamma(\bar{x}) \rightarrow \varphi(\bar{x}))$. Так как все элементы γ есть формулы из Γ , то $T \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \rightarrow \&\gamma(\bar{x}))$. Окончательно получаем $T \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \&\gamma(\bar{x}))$. Остается заметить, что $\gamma \subseteq \Pi_1$ и, следовательно, $\&\gamma(\bar{x}) \in \Pi_1$. \square

Следствие 21 Для любой Σ_1 -формулы $\varphi(\bar{x})$ сигнатуры Σ^* существует Π_1 -формула $\psi(\bar{x})$, такая что $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$.

Доказательство. Прямо следует из теорем 23 и 24. \square

Следствие 22 Для любой Π_1 -формулы $\varphi(\bar{x})$ сигнатуры Σ^* существует Σ_1 -формула $\psi(\bar{x})$, такая что $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$.

Доказательство. Достаточно заметить, что отрицание Π_1 -формулы есть Σ_1 -формула и наоборот. \square

В теории моделей существует понятие модельной полноты. Пусть T — произвольная теория некоторой сигнатуры σ . Теория T называется *модельно полной*, если выполнено какое-либо из следующих трех условий

³¹То есть множество всех бескванторных предложений сигнатуры, содержащей дополнительные константные символы для каждого из элементов модели \mathfrak{M} , истинных на этой модели.

(можно показать, что эти условия эквивалентны; см., например, [5, §3.1] или [4, §26]).

1. Для любой формулы $\varphi(\bar{x})$ сигнатуры σ существует Σ_1 -формула $\psi(\bar{x})$ сигнатуры σ , такая что $T \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$.
2. Для любых моделей $\mathfrak{N}, \mathfrak{M}$ теории T если \mathfrak{N} — подмодель \mathfrak{M} , то \mathfrak{N} — элементарная подмодель \mathfrak{M} .
3. Если \mathfrak{M} — модель теории T , то множество предложений $T \cup D(\mathfrak{M})$ является множеством аксиом некоторой полной теории.

Следствие 23 Теория BA^* модельно полна.

Доказательство. Необходимо доказать, что для любой формулы $\varphi(\bar{x})$ сигнатуры Σ^* существует Σ_1 -формула $\psi(\bar{x})$ сигнатуры Σ^* , такая что $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$. Пусть $\varphi(\bar{x})$ — произвольная формула сигнатуры Σ^* . Тогда $\varphi \in \Sigma_n \cup \Pi_n$ для некоторого $n > 0$. Докажем требуемое утверждение индукцией по n .

При $n = 1$ если $\varphi \in \Sigma_1$, то нечего доказывать, а если $\varphi \in \Pi_1$, то немедленно получаем требуемое из следствия 22. Пусть теперь для всех формул из $\Sigma_n \cup \Pi_n$ утверждение справедливо и $\varphi \in \Sigma_{n+1} \cup \Pi_{n+1}$. Если $\varphi \in \Sigma_{n+1}$, то φ эквивалентна формуле $\exists \bar{y}\psi(\bar{x}, \bar{y})$ для некоторой Π_n -формулы ψ . По индукционному предположению для некоторой Σ_1 -формулы η $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}\forall \bar{y}(\psi(\bar{x}, \bar{y}) \leftrightarrow \eta(\bar{x}, \bar{y}))$ и мы имеем $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \exists \bar{y}\eta(\bar{x}, \bar{y}))$. Если же $\varphi \in \Pi_{n+1}$, то $\neg\varphi \in \Sigma_{n+1}$ и для некоторой Σ_1 -формулы ψ $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\neg\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$. Тогда $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \neg\psi(\bar{x}))$. Однако $\neg\psi \in \Pi_1$ и для нее, по следствию 22, существует Σ_1 -формула η , такая что $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\neg\psi(\bar{x}) \leftrightarrow \eta(\bar{x}))$. Окончательно получаем $\text{BA}^* \vdash \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \eta(\bar{x}))$. \square

Теорема 25 Булевы алгебры элементарно эквивалентны тогда и только тогда, когда их элементарные характеристики совпадают.

Доказательство. Необходимость доказана в теореме 20. Докажем достаточность.

Пусть $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}$ — булевы алгебры и $\text{ch}(\mathfrak{A}) = \text{ch}(\mathfrak{B})$. Пусть \mathfrak{A}^* и \mathfrak{B}^* — обогащения алгебр \mathfrak{A} и \mathfrak{B} соответственно до моделей сигнатуры Σ^* , такие что эти обогащения являются моделями теории BA^* . Так как $\Sigma \subseteq \Sigma^*$, то достаточно показать, что модели \mathfrak{A}^* и \mathfrak{B}^* элементарно эквивалентны.

Поскольку теория BA^* модельно полна, то для элементарной эквивалентности \mathfrak{A}^* и \mathfrak{B}^* достаточно установить, что на этих моделях выполнены одни и те же Σ_1 -предложения.

Пусть φ — произвольное Σ_1 -предложение сигнатуры Σ^* и $\mathfrak{A}^* \models \varphi$. Покажем, что $\mathfrak{B}^* \models \varphi$. Существует ψ — бескванторная формула сигнатуры Σ^* , такая что $BA^* \vdash \varphi \leftrightarrow \exists x_1 \dots \exists x_k \psi(x_1, \dots, x_k)$. Пусть a_1, \dots, a_k — такие элементы алгебры \mathfrak{A} , что $\mathfrak{A}^* \models \psi(a_1, \dots, a_k)$.

Пусть $\mathfrak{C}_1 = \{0_{\mathfrak{A}}, 1_{\mathfrak{A}}\}$ и $\mathfrak{C}_2 = \{0_{\mathfrak{B}}, 1_{\mathfrak{B}}\}$. Существует очевидный изоморфизм $\alpha : \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{C}_2$. По условию теоремы α сохраняет элементарные характеристики элементов. Пусть \mathfrak{D}_1 — подалгебра в \mathfrak{A} , порожденная множеством $\mathfrak{C}_1 \cup \{a_1, \dots, a_k\}$. Пусть, наконец, n — такое положительное натуральное число, что для любого i если предикат P_i входит в формулу ψ , то $i \leq 4n$.

По теореме 22 существуют подалгебра $\mathfrak{C}_2 \subseteq \mathfrak{D}_2 \subseteq \mathfrak{B}$ и изоморфизм $\beta : \mathfrak{D}_1 \rightarrow \mathfrak{D}_2$, такие что для всех $x \in \mathfrak{D}_1$ $\text{ch}_{\mathfrak{A}}^{1,n}(x) = \text{ch}_{\mathfrak{B}}^{1,n}(\beta(x))$. По лемме 20 $\text{Sp}_{4n}(x) = \text{Sp}_{4n}(\beta(x))$ для любого $x \in \mathfrak{D}_1$. То есть, для всех $x \in \mathfrak{D}_1$ и $i \leq 4n$ $\mathfrak{A} \models P_i(x) \Leftrightarrow \mathfrak{B} \models P_i(\beta(x))$.

Пусть \mathfrak{D}_1^* — обогащение алгебры \mathfrak{D}_1 до модели сигнатуры Σ^* , такое что для любых $x \in \mathfrak{D}_1$ и $i \in \mathbb{N}$ $\mathfrak{D}_1^* \models P_i(x) \Leftrightarrow \mathfrak{A}^* \models P_i(x)$. Пусть \mathfrak{D}_2^* — аналогичное обогащение алгебры \mathfrak{D}_2 . Так как для всех P_i , входящих в формулу ψ , $i \leq 4n$, то мы имеем $\mathfrak{A}^* \models \psi(a_1, \dots, a_k) \Rightarrow \mathfrak{D}_1^* \models \psi(a_1, \dots, a_k) \Rightarrow \mathfrak{D}_2^* \models \psi(\beta a_1, \dots, \beta a_k) \Rightarrow \mathfrak{B}^* \models \psi(\beta a_1, \dots, \beta a_k) \Rightarrow \mathfrak{B}^* \models \exists x_1 \dots \exists x_k \psi(x_1, \dots, x_k) \Rightarrow \mathfrak{B}^* \models \varphi$.

Таким образом, мы доказали, что каждое Σ_1 -предложение, истинное на \mathfrak{A}^* , истинно на \mathfrak{B}^* . То, что каждое предложение, истинное на \mathfrak{B}^* , истинно на \mathfrak{A}^* , доказывается аналогично. \square

Следствие 24 Существует счетное число типов элементарной эквивалентности булевых алгебр.

Доказательство. Немедленно следует из теорем 21 и 25. \square

В заключение приведем два примера того, как по линейному порядку L с наибольшим и наименьшим элементами можно определить элементарную характеристику алгебры \mathfrak{B}_L . Для этого воспользуемся соображениями, изложенными на странице 70, но применим их не к оператору F , как мы делали ранее, а к оператору I ³².

³²Здесь дается только схематичное описание процесса.

1. $L = 1 + (\omega + \eta) \times \eta + 1$. При вычислении L' каждая копия порядка $\omega + \eta$ превратится в двухэлементный линейный порядок. При этом все элементы η "склеятся" в одну точку; то же самое произойдет с элементами ω . Действительно, для любых $a < b \in \omega$ алгебра $\mathfrak{B}_{[a,b)}$ — атомная, а для $a < b \in \eta$ алгебра $\mathfrak{B}_{[a,b)}$ — безатомная. Однако элементы $a \in \omega$ и $b \in \eta$ "склеиваться" не будут, поскольку в этом случае для любого разбиения интервала $[a, b)$ на конечное число подинтервалов в одном из разбиений найдется подинтервал вида $[c, d)$ для $c \in \omega$ и $d \in \eta$ и, значит, один из элементов любого разложения единицы алгебры $\mathfrak{B}_{[a,b)}$ на два элемента не будет ни атомным, ни безатомным. В силу плотности порядка η при помощи похожих рассуждений также получаем, что не могут "склеиваться" элементы из разных копий порядка $\omega + \eta$.

Таким образом, $L' = 1 + 2 \times \eta + 1$. Получаем, что $\mathfrak{B}_L / I_1(\mathfrak{B}_L) \cong \mathfrak{B}_{1+2 \times \eta + 1}$. Это атомная булева алгебра с бесконечным числом атомов. Следовательно, $\text{ch}(\mathfrak{B}_L) = (1, \infty, 0)$.

2. $L = 1 + (\omega + 1 + \eta) \times \eta + 1$. В этом случае, в отличие от предыдущего, каждая копия порядка $\omega + 1 + \eta$ "склеится" в одну точку, поскольку для всех $a < b \in \omega + 1 + \eta$ алгебру $\mathfrak{B}_{[a,b)}$ можно разложить в прямую сумму атомной и безатомной. Однако, как и ранее, элементы из различных копий порядка $\omega + 1 + \eta$ "склеиваться" не будут. Следовательно, $L' = 1 + \eta + 1$ и $\mathfrak{B}_L / I_1(\mathfrak{B}_L)$ — безатомная булева алгебра. Таким образом, $\text{ch}(\mathfrak{B}_L) = (1, 0, 1)$.

Список литературы

- [1] Гончаров, С. С., *Счетные булевы алгебры и разрешимость*, Новосибирск, Научная книга, 1996.
- [2] Гретцер, Г., *Общая теория решеток*, Москва, Мир, 1982.
- [3] Ketonen, J., The structure of countable Boolean algebras, *Ann. Math.*, **108**, 41 – 89, 1978.
- [4] Ершов, Ю. Л., Палютин, Е. А., *Математическая логика*, Москва, Наука, 1979.
- [5] Кейслер, Г., Чэн, Ч. Ч., *Теория моделей*, Москва, Мир, 1977.