

## НИЛЬПОТЕНТНОСТЬ АЛЬТЕРНАТОРНОГО ИДЕАЛА КОНЕЧНО ПОРОЖДЕННОЙ БИНАРНО $(-1,1)$ -АЛГЕБРЫ

С. В. Пчелинцев

**Аннотация:** Проводится доказательство нильпотентности альтернаторного идеала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры. Алгебра называется *бинарно  $(-1, 1)$ -алгеброй*, если всякая ее 2-порожденная подалгебра является алгеброй типа  $(-1, 1)$ . По ходу доказательства основной теоремы получены разнообразные следствия: первичная конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра альтернативна; радикал Михеева произвольной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры совпадает с локально нильпотентным радикалом; простая бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра альтернативна; радикал свободной конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры разрешим. Кроме того, из основного результата выводится нильпотентность радикала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры с существенным тождеством.

**Ключевые слова:** ассоциатор, бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра, нильпотентная алгебра, первичная алгебра.

### Введение

Работа посвящена доказательству нильпотентности альтернаторного идеала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры. Вопрос о справедливости этого утверждения был записан автором в «Днестровской тетради» [1, вопрос 3.61]. Для  $(-1, 1)$ -алгебр эта теорема была доказана в [2]. Статья состоит из восьми параграфов. В § 1 приведены основные определения, обозначения и известные тождества. В § 2–7 доказываются

**Основная теорема.** *Во всякой конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре над полем характеристики, отличной от 2, 3, идеал, порожденный альтернаторами, нильпотентен в смысле Пенико.*

В § 2 доказано, что в конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре итерированные альтернаторы  $x\Delta(a_1) \dots \Delta(a_N)$ , где  $x\Delta(a) := (a, a, x)$ , достаточно высокой степени  $N$  равны нулю. Отсюда, в частности, вытекает бесконечность базисного ранга многообразия бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр [3].

В § 3 для конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры доказана ассоциаторная нильпотентность множества  $D_x$  итерированных альтернаторов вида  $x\Delta(a_1) \dots \Delta(a_s)$ .

В § 4 получена теорема об ограниченности мультипликативной длины конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры. Ограниченность мультипликативной длины для альтернативных алгебр была доказана И. П. Шестаковым [4, 5], а для йордановых алгебр — В. Г. Скосырским [6]. Для  $(-1, 1)$ -алгебр эта теорема является тривиальным следствием результатов работы [2].

В § 5 доказана эквивалентность понятий нильпотентности и Пенико-нильпотентности идеалов произвольной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры. Заметим, что для альтернативных алгебр, как и для  $(-1, 1)$ -алгебр, этот результат очевиден, поскольку в них степень идеала является идеалом.

Начиная с § 6 большинство полученных результатов относится к конечно порожденным бинарно  $(-1, 1)$ -алгебрам. Так, в § 6 сначала доказывается, что альтернаторный идеал нильпотентен по модулю наибольшего идеала алгебры, содержащегося в линейном пространстве, порожденном альтернаторами, а затем доказывается Пенико-разрешимость альтернаторного идеала. Отсюда выводятся разнообразные следствия о строении бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр. В частности, доказаны следующие утверждения:

- а) первичная конечно порожденная алгебра альтернативна;
- б) радикал Михеева совпадает с локально нильпотентным радикалом;
- в) простая алгебра альтернативна;
- г) радикал свободной конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры разрешим.

В § 7 сначала доказывается правая нильпотентность альтернаторного идеала, а затем завершается доказательство основной теоремы.

Заключительный § 8 посвящен доказательству нильпотентности радикала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры, удовлетворяющей существенно тождеству. Нильпотентность радикала конечно порожденной ассоциативной  $PI$ -алгебры известна как теорема Размысллова — Кемера — Браун [7]. Для альтернативных и специальных йордановых  $PI$ -алгебр эта теорема принадлежит И. П. Шестакову [8]. В случае произвольных йордановых алгебр нильпотентность радикала доказана Ю. А. Медведевым [9]. Следует отметить, что доказательство нильпотентности радикала бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры использует результаты работ [7, 8, 10]. Отметим также, что данная статья является продолжением работы автора [3]. Там же указано состояние структурной теории бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр.

### § 1. Определения, обозначения, тождества

Как обычно, используются следующие обозначения:  $[a, b] = ab - ba$  — коммутатор,  $a \circ b = ab + ba$  — йорданово произведение,  $(a, b, c) = (ab)c - a(bc)$  — ассоциатор,  $(a, a, b)$  — альтернатор,  $S(a, b, c) = (a, b, c) + (b, c, a) + (c, a, b)$  — функция Якоби для ассоциаторов,  $J^{(-)}(a, b, c) = [[a, b], c] + [[b, c], a] + [[c, a], b]$  — якобиан в присоединенной коммутаторной алгебре  $A^{(-)} = \langle A; +; [, ] \rangle$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 1.** Алгебра характеристики, не равной 2, называется *правоальтернативной*, если она удовлетворяет тождеству  $(x, y, y) = 0$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.** Правоальтернативная алгебра характеристики, не равной 2, 3, называется  *$(-1, 1)$ -алгеброй*, если ее коммутаторная алгебра является алгеброй Ли, т. е. выполнено тождество  $J^{(-)}(x, y, z) = 0$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 3.** Правоальтернативная алгебра характеристики, отличной от 2, 3, называется *бинарно  $(-1, 1)$ -алгеброй*, если в ней выполнено тождество

$$[(x, x, y), y] = 0. \quad (1)$$

Наряду с тождеством (1) справедливы все его линейзации, в частности

$$[(x, x, y), z] + [(x, x, z), y] = 0. \quad (2)$$

Напомним некоторые тождества, выполняющиеся в произвольной правоальтернативной алгебре [4]. Прежде всего справедливы простейшие следствия тождества правой альтернативности:

$$(a, x, y) + (a, y, x) = 0, \tag{3}$$

$$(a, x \circ y, z) + (a, y \circ z, x) + (a, z \circ x, y) = 0, \tag{4}$$

$$[a^2, b] = [a, b] \circ a + 2(a, a, b), \tag{5}$$

$$J^{(-)}(a, b, c) = 2S(a, b, c), \tag{6}$$

и правые тождества Муфанг:

$$(a, x, xs) = (a, x, s)x, \tag{7}$$

$$(a, x, ys) + (a, y, xs) = (a, x, s)y + (a, y, s)x. \tag{8}$$

Кроме того, выполнены тождества Клейнфелда [11]

$$(ab, x, y) + (a, b, [x, y]) = a(b, x, y) + (a, x, y)b, \tag{9}$$

$$((a, x, y), x, y) + (a, x, y)[x, y] = 0 \tag{10}$$

и тождество Тэди [12]

$$\begin{aligned} ((a, b, c), x, y) &= ((a, x, y), b, c) + (a, (b, x, y), c) \\ &+ (a, b, (c, x, y)) + (a, b, c[x, y]) - (a, b, c)[x, y] - (a, b, [x, y])c. \end{aligned} \tag{11}$$

Как обычно, через  $R(x)$  и  $L(x)$  обозначаются операторы правого и левого умножений на элемент  $x$  соответственно, например  $yL(x) = xy$ ;  $T \in \{R, L\}$ .

Введем следующие операторы:

$$\begin{aligned} H(x) &= R(x) - L(x), \quad R(x, y) = R(x)R(y) - R(xy), \\ L(x, y) &= L(xy) - L(y)L(x), \quad \Delta(x) = L(x^2) - L(x)^2, \\ \Delta(x, y) &= \Delta(x + y) - \Delta(x) - \Delta(y) = L(x, y) + L(y, x). \end{aligned}$$

Тождества (2)–(4) в операторной форме принимают вид

$$\Delta(x)H(y) = H(y)\Delta(x), \tag{12}$$

$$R(x) \circ R(y) = R(x \circ y), \tag{13}$$

$$R(x \circ y)R(z) + R(y \circ z)R(x) + R(z \circ x)R(y) = R((x \circ y)z + (y \circ z)x + (z \circ x)y). \tag{14}$$

Всюду в дальнейшем под «алгеброй» мы понимаем линейную алгебру над полем  $\Phi$  характеристики, отличной от 2 и 3. Кроме того, если не оговорено противное, используются следующие обозначения:  $\mathfrak{F}[X]$  — свободная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра с множеством  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n, \dots\}$  свободных порождающих;  $\text{Моп}[X]$  — множество одночленов над  $X$  алгебры  $\mathfrak{F}[X]$ ;  $X_n = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$  ( $n \geq 2$ );  $A$  — бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра;  $K(A) = \{k \mid [k, A] = 0\}$  — коммутативный центр;  $V(A) = \{v \mid (\forall a \in A)v\Delta(a) = 0\}$  — слабо альтернативный центр;  $\Delta$  — множество операторов вида  $\Delta(a, b)$ ;  $R(A)$  — алгебра правых умножений,  $T(A)$  — алгебра умножений алгебры  $A$ ;  $\Delta^*$  — подалгебра алгебры умножений  $T(A)$ , порожденная множеством  $\Delta$ ;  $D_x = x \cup x\Delta^*$ ; если  $S \subset A$ , то  $\Phi \cdot S$  — линейная оболочка множества  $S$ , а  $S^*$  — подалгебра алгебры  $A$ , порожденная множеством  $S$ ;  $R_S$  и  $T_S$  — множества операторов вида  $R(s)$  и  $T(s)$  ( $s \in S$ ) соответственно;  $R^A(S)$  и  $T^A(S)$  — подалгебры алгебры умножений  $T(A)$ , порожденные соответственно множествами  $R_S$  и  $T_S$ .

Мы считаем известными основные понятия, связанные с тождествами и свободными алгебрами. Все необходимые факты можно найти в [4, гл. 1].

## § 2. Подалгебра $D_x^*$

### 2.1. Предварительные замечания.

**Лемма 1.** Алгебра  $\Delta^*$  удовлетворяет тождеству  $[x, y]z = 0$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Известно [13, тождество (19)], что

$$(x, x, (y, y, z)) - (y, y, (x, x, z)) \in K(A). \quad (15)$$

Поскольку ввиду тождества (5)  $K(A) \subseteq V(A)$ , из тождества (15) вытекает операторное равенство  $[\Delta(a), \Delta(b)]\Delta(c) = 0$ . Используя внутренние дифференцирования ассоциативной алгебры  $\Delta^*$ , получаем требуемое тождество.  $\square$

**Лемма 2.**  $x^2\Delta \in \Phi \cdot x\Delta$ . В частности, элемент  $(x \circ y)\Delta(a, b)$  является линейной комбинацией элементов того же состава вида  $x\Delta(r, s)$  и  $y\Delta(r, s)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. При доказательстве леммы знак  $\equiv$  используется для обозначения сравнения по модулю пространства  $\Phi \cdot x\Delta$ . Заметим, что  $(y, z, x) + (z, y, x) \in \Phi \cdot x\Delta$ . Применяя тождества (3) и (4), имеем

$$\begin{aligned} (x, a \circ x, a) &= (x, x, a^2) = -(x, a^2, x) = -(x, a^2, x) - (a^2, x, x) \equiv 0, \\ (a \circ x, a, x) &\equiv -(a, a \circ x, x) = (a, x, a \circ x). \end{aligned}$$

Поскольку в алгебре  $A$  верно тождество  $S(a, x, a \circ x) = 0$  [12], в силу указанных сравнений получаем  $2(a, x, a \circ x) \equiv 0$ , значит,  $(a, x, a \circ x) \equiv 0$  и  $(a, a, x^2) \equiv 0$ , что и завершает доказательство леммы.  $\square$

**2.2. Ассоциативность и коммутативность подалгебры  $D_x^*$ .** Следующая лемма доказана в [14] для первичных алгебр, однако небольшая модификация доказательства показывает, что это ограничение не является существенным.

**Лемма 3.** Для каждого элемента  $x$  алгебра  $D_x^*$  ассоциативна и коммутативна.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Достаточно проверить, что множество  $D_x$  ассоциативно и коммутативно. Из тождества (2) имеем

$$[y, z\Delta(a)] = -[z, y\Delta(a)]. \quad (16)$$

Докажем, что для любого одночлена  $\delta$  из алгебры  $\Delta^*$  справедливо равенство

$$[x, x\delta] = 0. \quad (17)$$

Проведем индукцию по длине  $\delta$ , считая, что  $\delta$  не зависит от  $x$ . Основанием индукции является тождество (1). Предположим, что для любого  $x \in A$  и данного оператора  $\delta$  верно равенство (17). Тогда для любых  $y, z$

$$[y, z\delta] = -[z, y\delta]. \quad (18)$$

Используя тождества (16), (18), лемму 1 и включения  $A[\Delta(a), \Delta(b)] \subseteq K(A) \subseteq V(A)$ , получаем

$$[x, x\delta\Delta(a)] = [x, x\Delta(a)\delta] = -[x\Delta(a), x\delta] = [x\delta\Delta(a), x] = -[x, x\delta\Delta(a)],$$

следовательно,  $[x, x\delta\Delta(a)] = 0$ . Тем самым доказано, что (17) справедливо для любых  $x \in A$  и  $\delta \in \Delta^*$ . Значит, на основании (18) имеем  $[x\delta_1, x\delta_2] = -[x, x\delta_1\delta_2] = 0$  для любых  $\delta_1, \delta_2 \in \Delta^*$ , т. е. множество  $D_x$  коммутативно.

Докажем теперь, что множество  $D_x$  ассоциативно, т. е.  $(x\delta_1, x\delta_2, x\delta_3) = 0$  для любых  $\Delta$ -одночленов  $\delta_1, \delta_2, \delta_3$ . Прежде всего из тождеств (16), (17), леммы 2 и коммутативности множества  $D_x$  имеем

$$[x^2, x\delta\Delta(a)] = -[x\delta, x^2\Delta(a)] \in [x\delta, \Phi \cdot x\Delta] \subseteq \Phi[x\delta, x\Delta] = 0.$$

Отсюда на основании тождества (5) получаем  $(x, x, x\delta) = 0$ . Линеаризация по переменной  $x$  приводит к тождествам

$$(x\delta_1, x, x\delta_2) + (x, x\delta_1, x\delta_2) = 0, \quad (x\delta_1, x\delta_2, x\delta_3) + (x\delta_2, x\delta_1, x\delta_3) = 0,$$

значит, ассоциаторы  $(x\delta_1, x\delta_2, x\delta_3)$  кососимметричны по переменным  $x\delta_i$  ( $i = 1, 2, 3$ ). Отсюда и из коммутативности множества  $D_x$  ввиду тождества (6) имеем  $6(x\delta_1, x\delta_2, x\delta_3) = 0$ , значит,  $(x\delta_1, x\delta_2, x\delta_3) = 0$ . Аналогично  $(x, x\delta_1, x\delta_2) = 0$ . Следовательно, множество  $D_x$  ассоциативно.  $\square$

**2.3.  $\Delta$ -нильпотентность конечно порожденных бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр.**

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4.** Одночлены над  $X$  вида  $x_i, x_i x_j$  ( $i < j$ ),  $(x_i x_j) x_l$  назовем *правильными*. Множество правильных одночленов над  $X$  обозначим через  $\pi(X)$ , а через  $p(n)$  обозначим число правильных одночленов над  $X_n$  ( $n \geq 2$ ).

Заметим, что  $p(n) = n + \frac{n(n-1)}{2} + n^3 < 2n^3 - 1$ .

**Лемма 4** [14]. Если  $A = \mathfrak{F}[X]$ , то  $A^4 \subseteq \Phi \cdot \{a \circ b, v\Delta(a, b) \mid v \in \pi(X)\}$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.** Элементы вида  $v\Delta(a, b)$ , где  $v \in \pi(X)$ ,  $a, b \in \text{Mon}[X]$ , назовем *правильными альтернаторами ранга 1*.

Множество правильных альтернаторов ранга 1 обозначим через  $\pi_a^1(X)$ . Заметим, что множество  $\pi_a^1(X_n)$  счетно в отличие от конечного множества  $\pi(X_n)$  правильных одночленов.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 6.** Многочлены алгебры  $A$  вида

$$a\Delta(b_1, c_1)\Delta(b_2, c_2) \dots \Delta(b_N, c_N)\Delta(r, s) \tag{19}$$

назовем *итерированными альтернаторами*, число операторов  $\Delta$  в этом многочлене — его  $\Delta$ -степенью. Итерированные альтернаторы назовем  $\Delta$ -нормальными, если все одночлены  $b_i$  являются правильными, т. е.  $b_i \in \pi(X)$ .

**Теорема 1.** Если бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра  $A$  порождается конечным множеством  $X_n = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ , то алгебра  $\Delta^*$  нильпотентна индекса  $< 4n^3$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Можно считать, что  $n \geq 2$ . Заметим, что оператор  $\Delta(x)$  нильпотентен индекса 2, поскольку бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра удовлетворяет тождеству [2, 13]  $(x, x, (x, x, y)) = 0$ .

Будем писать  $U \equiv W$  в алгебре  $\Delta^*$ , если  $(U - W)\Delta = 0$ . Проводя линеаризацию тождества  $\Delta(x)^2 = 0$  и учитывая соотношение  $[\Delta, \Delta] \equiv 0$  (лемма 1), получаем

$$\Delta(x)\Delta(x, z) \equiv 0, \quad \Delta(x, y)\Delta(x, z) + \Delta(x)\Delta(y, z) \equiv 0.$$

Отсюда имеем

$$\Delta(x, y)\Delta(x, z)\Delta(x, t) \equiv -\Delta(x)\Delta(y, z)\Delta(x, t) \equiv -\Delta(x)\Delta(x, t)\Delta(y, z) = 0,$$

т. е.

$$\Delta(x, y)\Delta(x, z)\Delta(x, t) \equiv 0. \tag{20}$$

Рассмотрим однородный многочлен  $w = (a \circ b)\Delta(c, d)$ . В силу леммы 2 элемент  $w$  является линейной комбинацией слов вида  $t\Delta(p, q)$  ( $t = a$  или  $t = b$ ), имеющих тот же состав, что и многочлен  $w$ . Далее, в силу леммы 4 любой итерированный альтернатор вида (19) представим в виде элементов того же вида и состава, которые начинаются с правильных одночленов над  $X_n$  и имеют  $\Delta$ -степень не меньше  $N + 1$ . Итак, без ограничения общности можно считать, что итерированный альтернатор вида (19) начинается с правильного одночлена  $a$ .

Поскольку полная линеаризация тождества  $(x, x, x) = 0$  имеет вид

$$x\Delta(a, b) + a\Delta(x, b) + b\Delta(x, a) = 0,$$

можно считать, что в итерированном альтернаторе вида (19) одночлен  $b_1$  является правильным. Используя лемму 1, первый оператор  $\Delta(b_1, c_1)$  можно передвинуть на предпоследнее место и считать, что в многочлене (19) одночлен  $b_N$  является правильным. Прodelывая указанную процедуру, можно добиться линейного представления многочлена (19) через  $\Delta$ -нормальные многочлены.

Пусть дан  $\Delta$ -нормальный многочлен вида (19) и  $N = 2p(n) + 1$ . Тогда в слове (19) найдутся три оператора  $\Delta(b, q_1)$ ,  $\Delta(b, q_2)$ ,  $\Delta(b, q_3)$  с общим элементом  $b$ . Поскольку операторы  $\Delta$  перестановочны (лемма 1), ввиду сравнения (20) многочлен вида (19)  $\Delta$ -степени не меньше  $2p(n) + 2$  равен нулю. Значит, алгебра  $\Delta^*$  нильпотентна индекса не выше  $2p(n) + 2 < 2(2n^3 - 1) + 2 = 4n^3$ , что и требовалось доказать.  $\square$

**Следствие [3].** Многообразие бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр над полем характеристики, отличной от 2 и 3, имеет бесконечный базисный ранг.

Для доказательства следствия достаточно заметить, что многочлен (19) не является тождеством первичной неассоциативной  $(-1, 1)$ -алгебры [15].  $\square$

### § 3. Ассоциаторная нильпотентность множества $D_x$

Следуя [8], подмножество  $S$  алгебры  $A$  назовем *ассоциаторно нильпотентным*, если подалгебра алгебры  $T^A(S)$ , порожденная операторами  $R(a, b)$ ,  $L(a, b)$ , где  $a, b \in S$ , нильпотентна.

Всюду в этом параграфе  $A$  — конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра.

#### 3.1. Нильпотентность алгебры $R^*(D_x, D_x)$ .

**Лемма 5.** Если алгебра  $\Delta^*$  нильпотентна индекса  $s$ , то нильпотентна и подалгебра  $R^*(D_x, D_x)$ , порожденная в алгебре  $T^A(D_x^*)$  операторами  $R(a, b)$ , где  $a, b \in D_x$ , причем ее индекс нильпотентности не превосходит  $s + 1$ .

**Доказательство.** По лемме 3 алгебра  $D_x^*$  ассоциативна и коммутативна, значит, ввиду тождества Клейнфелда (9) отображения из множества  $R(D_x, D_x)$  являются дифференцированиями алгебры  $A$  и, кроме того, выполнено равенство

$$[T(D_x^*), R(D_x, D_x)] = 0. \quad (21)$$

Рассмотрим произведение операторов  $\prod_{1 \leq i \leq q+1} R(a_i, b_i)$ , где  $a_i, b_i \in D_x$ . Допустим сначала, что в нем встречаются два оператора вида  $R(x, a)$  и  $R(x, b)$ , где  $a, b \in D_x$ . Тогда в силу (21) можно считать, что в рассматриваемом произведении эти операторы стоят в конце. Проведя линеаризацию по  $a$  тождества (10)  $((z, x, a), x, a) + (z, x, a)[x, a] = 0$ , получим  $R(x, a) \circ R(x, b) = 0$ , где  $a, b \in D_x$ .

Отсюда в силу (21)  $R(x, a)R(x, b) = 0$ , т. е. произведение  $\prod_{1 \leq i \leq q+1} R(a_i, b_i)$ , сохраняющее операторы вида  $R(x, a)$  и  $R(x, b)$ , где  $a, b \in D_x$ , равно нулю.

Итак, можно считать, что в произведении  $\prod_{1 \leq i \leq q} R(a_i, b_i)$  операторы  $R(a_i, b_i)$  удовлетворяют условию  $\deg(a_i), \deg(b_i) \geq 3$ .

В силу леммы 3 верно тождество  $(x, x\delta_1, x\delta_2) = 0$ . Считая, что операторы  $\delta_1, \delta_2 \in \Delta^*$  не зависят от  $x$ , и линеаризуя последнее тождество по  $x$ , получаем

$$(y, x\delta_1, x\delta_2) + (x, y\delta_1, x\delta_2) + (x, x\delta_1, y\delta_2) = 0.$$

Значит,  $R(x\delta_1, x\delta_2) \in \Delta^*L(x, D_x)$ , т. е.  $R(a_i, b_i) \in \Delta^*T^A(D_x^*)$ . Отсюда индукцией по  $q$  с использованием равенства (21) получаем

$$\prod_{1 \leq i \leq q} R(a_i, b_i) \in (\Delta^*)^q T^A(D_x^*), \quad \text{если } \deg(a_i), \deg(b_i) \geq 3.$$

Следовательно,  $\prod_{1 \leq i \leq s} R(a_i, b_i) = 0$ , если  $\deg(a_i), \deg(b_i) \geq 3$ . Но это и означает, что алгебра  $R^*(D_x, D_x)$  нильпотентна индекса не выше  $s + 1$ .  $\square$

**Следствие.** В алгебре  $T^A(D_x^*)$  операторы вида  $R(a, b)$ , где  $a, b \in D_x$ , порождают нильпотентный идеал.

Для доказательства достаточно воспользоваться теоремой 1, леммой 5 и равенством (21).  $\square$

### 3.2. Нильпотентность алгебры $L^*(D_x, D_x)$ .

**Лемма 6.** Подалгебра  $L^*(D_x, D_x)$ , порожденная в алгебре  $T^A(D_x^*)$  операторами  $L(a, b)$ , где  $a, b \in D_x$ , нильпотентна.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть  $f = x\Delta(z_1) \dots \Delta(z_p)$ ,  $g = x\Delta(t_1) \dots \Delta(t_q)$ , причем  $f$  и  $g$  линейны по  $x$ . По лемме 3 справедливы тождества  $(x, f, x) = 0$ ,  $(f, g, x) = 0$ . Проводя линеаризацию и записывая  $f'$  вместо  $y\Delta(z_1) \dots \Delta(z_p)$ , получаем

$$(y, f, x) + (x, f', x) + (x, f, y) = 0, \quad (f', g, x) + (f, g', x) + (f, g, y) = 0.$$

Эти равенства в операторной форме имеют вид

$$L(x, f) = -R(f, x) + U, \quad L(f, g) = V \cdot R(g, x) + W \cdot L(f, x),$$

где  $U, V, W$  — подходящие  $\Delta$ -слова. Следовательно,

$$\begin{aligned} L(f, g) &= V \cdot R(g, x) + W \cdot (\Delta(f, x) - L(x, f)) \\ &= V \cdot R(g, x) + W \cdot (\Delta(f, x) + R(f, x) - U) = \Sigma U_i + \Sigma V_i \cdot R(f_i, x) \end{aligned} \quad (22)$$

для подходящих  $\Delta$ -слов  $U_i, V_i$  и многочленов  $f_i \in D_x$ .

Рассмотрим теперь произведение  $\prod_{1 \leq i \leq q+1} L(a_i, b_i)$ , в котором  $a_i, b_i \in D_x$ . В силу (22) оно является линейной комбинацией операторов вида

$$U \cdot \prod_{1 \leq i \leq q} L(a_i, b_i), \quad V \cdot R(a, b) \cdot \prod_{1 \leq i \leq q} L(a_i, b_i),$$

где  $a, b, a_i, b_i \in D_x$  а  $U, V$  — подходящие  $\Delta$ -слова. Учитывая равенство (21), получаем, что произведение  $\prod_{1 \leq i \leq q+1} L(a_i, b_i)$  является линейной комбинацией операторов вида

$$U \cdot \prod_{1 \leq i \leq q} L(a_i, b_i), \quad V \cdot \left( \prod_{1 \leq i \leq q} L(a_i, b_i) \right) \cdot R(a, b).$$

Следовательно,  $\prod_{1 \leq i \leq q+1} L(a_i, b_i)$  является линейной комбинацией операторов вида

$$U, V \cdot \prod_{1 \leq i \leq t} R(a_i, b_i), \quad \text{где } U, V - \Delta\text{-слова,}$$

причем для каждого из этих операторных слов выполнены условия:

- а)  $\Delta$ -степень слова  $U$  не меньше  $q + 1$ ,
- б)  $\Delta$ -степень слова  $V$  не меньше  $q + 1 - t$ .

Поскольку в силу леммы 5 и теоремы 1 алгебры  $R^*(D_x, D_x)$  и  $\Delta^*$  нильпотентны, получаем требуемое в лемме утверждение.  $\square$

Учитывая лемму 6 и следствие из леммы 5, получаем, что *в конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре множество  $D_x$  ассоциаторно нильпотентно.*

#### § 4. Ограниченность мультипликативной длины

**4.1. Линейный порядок на множестве  $\pi(X) \cup \pi_a^1(X)$ .** Предположим, что на множестве одночленов  $\text{Mon}[X]$  задан некоторый линейный порядок  $\prec$ . Не ограничивая общности, можно считать, что правильные альтернаторы ранга 1 имеют вид  $u\Delta(a)$ ,  $v\Delta(b, c)$ , где  $u, v$  — правильные одночлены,  $a, b, c \in \text{Mon}[X]$  и  $b \prec c$ . Допустим, что для любого  $v$  на множестве правильных альтернаторов вида  $v\Delta(b, c)$  задан какой-нибудь линейный порядок  $<_v$ .

Введем отношение порядка  $<$  на множестве  $\pi(X) \cup \pi_a^1(X)$ , считая, что на множестве  $\pi(X)$  оно совпадает с отношением  $\prec$ , одночлены меньше правильных альтернаторов и выполнены условия:

- (а)  $u\Delta(a) < v\Delta(b, c)$ , если  $b \prec c$ ;
- (б)  $u\Delta(a) < v\Delta(b)$ , если  $u \prec v$  или  $u = v, a \prec b$ ;
- (в)  $u\Delta(a, b) < v\Delta(c, d)$ , если  $u \prec v$  или  $u = v, v\Delta(a, b) <_v v\Delta(c, d)$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 7.** *Нормальными  $R$ -словами алгебры правых умножений назовем слова вида  $R(v_1)R(v_2) \dots R(v_m)R(z)$ , где  $v_i \in \pi(X) \cup \pi_a^1(X)$ ,  $v_1 < v_2 < \dots < v_m$ ;  $z \in \text{Mon}[X]$ .*

**4.2. Ограниченность  $R$ -длины.** Напомним [8], что  *$R$ -длиной алгебры  $A$*  называется наименьшее число  $d$ , удовлетворяющее соотношению  $R_A^{d+1} \subseteq \sum_{i=1}^d R_A^i$ .

**Лемма 7.** *Всякое  $R$ -слово (т. е. слово от операторов правого умножения) бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры представимо в виде линейной комбинации нормальных  $R$ -слов. Конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра имеет ограниченную  $R$ -длину.*

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Докажем сначала индукцией по длине  $R$ -слова, что всякое  $R$ -слово  $U = R(a_1)R(a_2) \dots R(a_N)R(z)$  представимо в виде линейной комбинации нормальных  $R$ -слов длины не выше  $N + 1$ .

Будем писать  $\sum_i \alpha_i U_i \equiv \sum_j \beta_j V_j$  (где  $\alpha_i, \beta_j$  — скаляры), если операторные  $R$ -слова  $U_i, V_j$  имеют одинаковую  $R$ -длину и одинаковый состав, а разность  $\sum_i \alpha_i U_i - \sum_j \beta_j V_j$  является линейной комбинацией операторных  $R$ -слов меньшей длины.

Из тождеств (13) и (14) вытекают операторные соотношения

$$R(x)R(y) \equiv -R(y)R(x), \quad (23)$$

$$R(x \circ y)R(z) \equiv R(x)R(y \circ z) + R(y)R(x \circ z). \quad (24)$$



Заметим, что в силу сравнения (23) порядок операторов в слове  $U$  не является существенным. Если в слове  $U$  есть оператор  $R(a_i)$  такой, что  $\deg_X(a_i) \geq 4$ , то на основании леммы 4 одночлен  $a_i$  является линейной комбинацией йордановых произведений  $a'_i$  и правильных альтернаторов  $a''_i$  ранга 1. С йордановым произведением  $a'_i$  поступаем так: сначала, используя (23), переставляем оператор  $R(a'_i)$  к оператору  $R(z)$ , а затем, применяя (24) и не увеличивая  $R$ -длину, уменьшаем степень элемента  $a'_i$ .

Следовательно, можно считать, что для каждого элемента  $a_i$  существует правильный одночлен  $v$  такой, что  $a_i = v$  или  $a_i = v\Delta(b)$ , или  $a_i = v\Delta(b, c)$ , где  $b, c \in \text{Mon}[X]$ . При этом вновь в силу (23) можно считать, что в  $R$ -слове  $U$  правильные слова  $a_i$  расположены в возрастающем порядке. Тем самым доказано, что  $R$ -слово  $U$  представимо в виде линейной комбинации нормальных  $R$ -слов.

Пусть алгебра  $A$  порождается конечным множеством  $X_n = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . Докажем теперь, что нормальные  $R$ -слова алгебры  $A$  имеют ограниченную длину. Рассуждая от противного, предположим, что найдется слово

$$U = R(w_1)R(w_2) \dots R(w_q)R(z),$$

где  $w_j = v_j\Delta(a_j)$  или  $w_j = v_j\Delta(a_j, b_j)$ , сколь угодно большой длины, не представимое в виде линейной комбинации операторных слов меньшей  $R$ -длины. Тогда в слове  $U$  найдется достаточно большое число операторов  $R(w_j)$  ( $j = 1, \dots, 2p$ ) таких, что  $v_1 = \dots = v_{2p} = v$ . Следовательно, слово  $R(w_1)R(w_2) \dots R(w_{2p})$  по модулю слов меньшей  $R$ -длины сравнимо с оператором вида

$$V = R(w_1, w_2) \dots R(w_{2p-1}, w_{2p}), \quad \text{где } w_j \in D_v.$$

Однако при достаточно большом числе  $p$  указанный оператор  $V$  равен нулю в силу леммы 5. Следовательно, достаточно длинное слово  $U$  представимо в виде линейной комбинации  $R$ -слов меньшей  $R$ -длины, что противоречит предположению.  $\square$

**4.3. Ограниченность мультипликативной длины.** Мультипликативной длиной алгебры  $A$  называется такое наименьшее число  $m$ , что  $T_A^{m+1} \subseteq \sum_{i=1}^m T_A^i$ .

**Теорема 2.** *Всякое операторное слово бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры является линейной комбинацией нормальных слов вида*

$$L(y) \cdot L(u_1) \dots L(u_p) \cdot R(v_1) \dots R(v_q) \cdot R(z) \cdot \Delta(a_1, b_1) \dots \Delta(a_s, b_s),$$

где  $u_i, v_i \in \pi(X) \cup \pi_a^1(X)$ ,  $u_1 < \dots < u_p, v_1 < \dots < v_q$ ;  $y, z, a_i, b_i \in \text{Mon}[X]$ . Кроме того, конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра имеет ограниченную мультипликативную длину.

**Доказательство.** Будем писать  $\sum_i \alpha_i U_i \equiv \sum_j \beta_j V_j$  (где  $\alpha_i, \beta_j$  — скаляры), если операторные слова  $U_i, V_j$  имеют одинаковую длину и одинаковый состав, а разность  $\sum_i \alpha_i U_i - \sum_j \beta_j V_j$  является линейной комбинацией операторных слов меньшей длины.

Дальнейшие рассуждения представим в виде последовательности пунктов.

1°.  $2\Delta(x)T(y) \equiv -R(x)\Delta(x, y)$ .

В бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре справедливо тождество (см. [13, тождество (17)])

$$2y(x, x, z) + z(x, x, y) = \{yx, x, z\} - \{y, x, zx\}, \tag{25}$$

где  $\{a, b, c\} := (a, b, c) + (b, a, c)$ . В операторной форме оно имеет вид

$$2\Delta(x)L(y) + R(y\Delta(x)) = \Delta(x, yx) - R(x)\Delta(x, y). \quad (26)$$

Следовательно,  $2\Delta(x)L(y) \equiv -R(x)\Delta(x, y)$ . Поскольку ввиду (12) справедливо сравнение  $\Delta(x)R(y) \equiv \Delta(x)L(y)$ , получаем требуемое.

2°. В силу п. 1° всякое операторное слово

$$T(a_1) \dots T(a_p)\Delta(x, y)T(b_1) \dots T(b_q),$$

содержащее оператор  $\Delta$ , представимо (с сохранением состава) в виде линейной комбинации слов  $V$  и  $W \cdot \Delta(a, b)$ , где  $V$  и  $W$  — операторные слова, длины которых удовлетворяют неравенствам  $d(V) \leq p + q + 1$ ,  $d(W) = p + q$ . Тогда, проводя индукцию по длине операторного слова, можно считать, что всякое операторное слово, содержащее хотя бы один оператор  $\Delta$ , представимо в виде линейной комбинации нормальных операторных слов.

3°. Операторное слово  $L(a)L(b \circ c)$  по модулю слов меньшей длины представимо (с сохранением состава) в виде линейной комбинации операторных слов вида

$$L(a \circ b)L(c), \quad L(a \circ c)L(b), \quad \Delta(r, s).$$

Действительно, поскольку бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра удовлетворяет тождеству [12]

$$(x^2, x, w) + (x, w, x^2) + (w, x^2, x) = S(x^2, x, w) = 0,$$

то в силу тождества (4)  $(x^2, x, w) = (x, x^2, w)$ , откуда  $2L(x)L(x^2) \equiv \Delta(x^2, x)$ . Проводя линеаризацию последнего сравнения и учитывая равенство  $L(a, b) + L(b, a) = \Delta(a, b)$ , получаем утверждение п. 3°.

4°. Заметим теперь, что всякое операторное слово является линейной комбинацией слов (не большей операторной длины) того же состава вида

$$L(y)L(u_1)L(u_2) \dots L(u_p)R(c_1)R(c_2) \dots R(c_q),$$

при этом можно считать, что элементы, стоящие под операторами умножения, являются однородными многочленами от  $X$ . Поскольку всякое  $R$ -слово является линейной комбинацией нормальных  $R$ -слов (лемма 5), в силу п. 2° достаточно рассмотреть слово  $U = L(y)L(u_1)L(u_2) \dots L(u_p)$ .

Кроме того, в силу п. 2° порядок левых операторов  $L(u_1), L(u_2), \dots, L(u_p)$  в слове  $U$  не играет роли, а элементы  $u_1, \dots, u_p$  можно считать различными.

Далее, можно считать, что среди однородных многочленов  $u_1, \dots, u_p$  нет йордановых многочленов, так как иначе в силу п. 3°, перебрасывая на элемент  $y$  один из йордановых сомножителей, можно было бы уменьшить степень соответствующего однородного многочлена. Тогда ввиду леммы 4 элементы  $u_1, \dots, u_p$  являются либо правильными одночленами, либо правильными альтернаторами вида  $w\Delta(a)$  или  $w\Delta(a, b)$ . Отсюда, разумеется, вытекает первое утверждение теоремы.

5°. Докажем теперь ограниченность мультипликативной длины конечно порожденной алгебры. В силу ограниченности  $R$ -длины (лемма 7) и нильпотентности алгебры  $\Delta^*$  (теорема 1), а также конечности множества правильных одночленов можем считать, что слово  $U$  содержит достаточно много последовательных левых операторов от правильных альтернаторов ранга 1, начинающихся с одного правильного одночлена  $v$ . Тогда по модулю слов меньшей операторной длины слово  $U$  сравнимо с операторным словом, содержащим длинное подслово вида  $V = L(w_1, w_2)L(w_3, w_4) \dots$ , где  $w_j \in D_v$ . Однако ввиду леммы 6 достаточно длинное слово  $V$  равно нулю, что и завершает доказательство теоремы.  $\square$

§ 5. Пенико-нильпотентность нильпотентных идеалов

**5.1. Нильпотентность и разрешимость в смысле Пенико.** Всюду в этом параграфе  $A$  — произвольная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра. Если  $X$  — подмножество алгебры  $A$ , то обозначим через  $X^\nabla = X \cdot T(A)$  идеал алгебры  $A$ , порожденный множеством  $X$ .

Пусть  $I$  — идеал алгебры  $A$ . Следуя А. Пенико [16], определим по индукции убывающие цепочки идеалов, которые назовем Пенико-степенями идеала  $I$ :

$$I^{[1]} = I, \quad I^{[n+1]} = \langle I^{[n]} \cdot I + I \cdot I^{[n]} \rangle^\nabla, \quad I^0 = I, \quad I^{(n+1)} = \langle I^{(n)} \cdot I^{(n)} \rangle^\nabla.$$

Идеал  $I$  называется *Пенико-нильпотентным* (соответственно *Пенико-разрешимым*), если для некоторого числа  $n$  выполнено равенство  $I^{[n]} = 0$  (соответственно  $I^{(n+1)} = 0$ ); наименьшее число  $n$ , удовлетворяющее указанному равенству, называется *индексом Пенико-нильпотентности* (соответственно *Пенико-разрешимости*).

**5.2. Переработка операторных слов бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр.** Для дальнейшего нам необходимы некоторые результаты работы [3].

**Лемма 8** [3] (о переработке операторных слов).

1. Всякое операторное слово  $T(x)T(p)$  является линейной комбинацией слов, имеющих тот же состав, вида  $T(u), T(p)T(x), L(p, x)$ , где  $T \in \{R, L\}$ .

2. Всякое операторное слово  $T(x)T(y)T(p)$  является линейной комбинацией слов того же состава вида  $T(u), T(v)T(w), T(a)T(b)T(c)$ , где  $p \in \{a, b\}$ .

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 8. *Аннулятором идеала  $I$  в алгебре  $A$*  назовем множество

$$\text{Ann } I = \{x \in A \mid Ix = xI = (I, A, x) = 0\}.$$

Из леммы 8 следует, что аннулятор идеала  $I$  бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры  $A$  снова является идеалом алгебры  $A$ . Кроме того, из леммы 8 немедленно вытекает

**Следствие** [3]. Если  $Ix = xI = 0$ , то следующие условия эквивалентны:

а)  $(I, A, x) = 0$ ,

б)  $x\Delta(A, I) = 0$ .

Далее, если  $I$  — идеал  $A$ ,  $k \in K(A)$ ,  $v \in V(A)$ , то

(а)  $k \in \text{Ann } I \Leftrightarrow Ik = 0$ ;

(б)  $v \in \text{Ann } I \Leftrightarrow Iv = vI = 0$ .

**5.3. Эквивалентность понятий нильпотентности и Пенико-нильпотентности для идеалов произвольной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры.**

**Теорема 3.** *Всякий нильпотентный идеал произвольной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры нильпотентен в смысле Пенико.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть  $A$  — бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра,  $I$  — ее идеал и  $I^n = 0$ . Без ограничения общности можно считать, что алгебра  $A$  имеет единицу. Проведем индукцию по числу  $n$ . Поскольку основание индукции при  $n = 2$  тривиально, предположим, что утверждение доказано для чисел, меньших  $n$ . Используя для Пенико-степеней идеала  $I$  обозначения  $\pi(I; t) = I^{[t]}$ , на основании индуктивного предположения для некоторого числа  $N_1$  получим включение

$$\pi(I; N_1) \subseteq J^\nabla, \quad \text{где } J = I^{n-1}. \tag{27}$$

Заметим, что для доказательства теоремы достаточно проверить справедливость утверждения  $(\forall N)(\exists f(N))\pi(I; f(N)) \subseteq [\pi(I; N)]R(I)$ .

Доказательство этого факта представим в виде ряда пунктов, используя без дополнительных пояснений равенства  $IJ = JI = 0$ .

1°. Заметим сначала, что из леммы 8 и включения (27) имеем

$$\pi(I; N_1 + 1) \subseteq J^\nabla T_I T(A) = JT(A)T_I T(A) = JT_A T_I T(A) = (I, A, J)T(A),$$

т. е.

$$\pi(I; N_1 + 1) \subseteq (I, A, J)T(A). \quad (28)$$

2°. Введем обозначения

$$\begin{aligned} \rho_1 &= I, \quad \rho_s = I \cdot R(I)^{s-1}, \quad C_s = (\rho_s, A, J) \quad (s \geq 1), \\ P_{s,0} &= C_s, \quad P_{s,t} = C_s \pi_t, \quad \text{где } \pi_t = I^{[t]}, \quad t \geq 1. \end{aligned}$$

Тогда включение (28) принимает вид  $\pi(I; N_1 + 1) \subseteq C_1^\nabla$ . Докажем индукцией по  $s \geq 1$ , что найдется число  $N(s)$  такое, что

$$\pi(I; N(s)) \subseteq C_s^\nabla. \quad (29)$$

Поскольку основание индукции ( $s = 1$ ) верно, то, сделав предположение индукции, можем считать, что для данного числа  $s$  выполнено включение (29).

3°. Проверим, что  $C_s \subseteq K(A)$ .

В самом деле, считая, как и ранее,  $\{a, b, x\} := x\Delta(a, b)$ , имеем  $C_s = (\rho_s, A, J) = \{\rho_s, A, J\}$ , так как  $(A, I, J) = 0$ . Следовательно, в силу (2) получаем

$$[C_s, A] = [\{\rho_s, A, J\}, A] = -[\{\rho_s, A, A\}, J] \subseteq [I, J] = 0.$$

4°. Обозначим через  $I^\wedge$  идеал алгебры умножений  $T(A)$ , порожденный операторами  $T(i)$ ,  $i \in I$ . Докажем, что  $P_{s,t}^\nabla \cdot I^\wedge \subseteq (P_{s,t+1} + C_{s+1})^\nabla$ .

В силу леммы 8  $P_{s,t}^\nabla I^\wedge \subseteq P_{s,t} T_A T_I T(A)$ . Таким образом, достаточно рассмотреть элементы

$$P_{s,t} T_x T_I, \quad x \in A. \quad (30)$$

Пусть сначала  $t = 0$ , тогда  $C_s T_x T_I = (C_s x) T_I$ . Проверим, что элементы  $(C_s x)I$ ,  $I(C_s x)$  содержатся в  $P_{s,1}^\nabla$ . Действительно, считая  $i \in I$ ,  $c \in C_s$ , в силу правой альтернативности и п. 3° имеем

$$(cx)i = -(ci)x + c(x \circ i) \in P_{s,1}^\nabla, \quad 2i(cx) = i(c \circ x) = (ic)x + (ix)c \in P_{s,1}^\nabla.$$

Пусть теперь  $t \geq 1$ . Для сокращения записи будем использовать сравнения по модулю идеала  $(P_{s,t+1} + C_{s+1})^\nabla$ , т. е. будем писать  $a \equiv b$ , если  $a - b$  лежит в этом идеале. Предположим сначала, что оператор  $T_x$  в выражении (30) отсутствует. Учитывая вновь п. 3°, приходим к равенствам

$$\begin{aligned} P_{s,t} I &= (C_s \pi_t) I \subseteq P_{s,t+1} + (C_s, \pi_t, I), \\ IP_{s,t} &= I(C_s \pi_t) = I(\pi_t C_s) \subseteq P_{s,t+1} + (I, \pi_t, C_s). \end{aligned}$$

Поскольку в силу тождеств (5), (6) и п. 3° справедливо равенство

$$2(I, \pi_t, C_s) = (C_s, \pi_t, I), \quad (31)$$

достаточно проверить сравнение

$$(C_s, \pi_t, I) \equiv 0. \quad (32)$$

Применяя тождество Тэди (11), получаем

$$(C_s, \pi_t, I) = ((\rho_s, A, J), \pi_t, I) \subseteq ((\rho_s, \pi_t, I), A, J) + (\rho_s, (A, \pi_t, I), J) \\ + (\rho_s, A, (J, \pi_t, I)) + (\rho_s, A, J[\pi_t, I]) - (\rho_s, A, J)[\pi_t, I] - (\rho_s, A, [\pi_t, I])J.$$

Так как  $\pi_t \subseteq I$ , второе, третье, четвертое и шестое слагаемые нулевые. Поскольку  $\rho_s$  — правый идеал алгебры, для оставшихся первого и пятого слагаемых имеем

$$((\rho_s, \pi_t, I), A, J) \subseteq C_{s+1}, \quad (\rho_s, A, J)[\pi_t, I] \subseteq C_s \pi_{t+1} = P_{s,t+1},$$

что и доказывает сравнение (32).

Предположим теперь, что оператор  $T_x$  присутствует в выражении (30). Тогда в силу леммы 8 вместо операторного слова  $T_x T_I$  в выражении (30) можно рассмотреть оператор  $L(I, x)$ . С учетом правого тождества Муфанг (8), п. 3° и сравнений (31) и (32) выполнены

$$P_{s,t} L(I, x) = (I, x, P_{s,t}) = (I, x, C_s \pi_t) \subseteq -(I, C_s, x \pi_t) + (I, x, \pi_t) C_s \\ + (I, C_s, \pi_t) x \subseteq (I, C_s, \pi_t) A + C_s \pi_{t+1} \equiv 0.$$

5°. Так как мы доказываем существование числа  $N(s+1)$ , для которого справедливо включение (29), без ограничения общности можно считать, что идеал  $C_{s+1}^\nabla$  нулевой. Положим  $(X, I)_q = X \cdot (I^\wedge)^q$  ( $q \geq 1$ ).

Тогда из п. 4° индукцией по  $q$  получаем  $(P_{s,t}, I)_q \subseteq P_{s,t+q}^\nabla$ . Следовательно, для любого  $q \geq 1$  имеем  $(C_s, I)_q \subseteq (C_s \cdot \pi(I, q))^\nabla$ .

6°. Обозначим через  $Q$  идеал  $\pi(I, q)$  и докажем, что  $C_s Q$  — идеал алгебры  $A$ .

Поскольку  $\rho_s$  — правый идеал и  $(\rho_s, A, Q) \subseteq (\rho_s, A, I) \subseteq \rho_{s+1}$ , то

$$(a) ((\rho_s, A, Q), A, J) \subseteq (\rho_{s+1}, A, J)^\nabla \subseteq C_{s+1}^\nabla = 0.$$

Кроме того,

$$(б) (\rho_s, (A, A, Q), J) \subseteq (I, I, J) = 0,$$

$$(в) (\rho_s, A, (J, A, Q)) \subseteq (J, A, Q)^\nabla \subseteq (J, A, I)^\nabla = (J, I, A)^\nabla = 0,$$

$$(г) (\rho_s, A, J[A, Q]) \subseteq (J[A, Q])^\nabla \subseteq (JI)^\nabla = 0,$$

$$(д) (\rho_s, A, [A, Q])J \subseteq IJ = 0.$$

Применяя теперь тождество Тэди (11) и равенства (а)–(д), получаем

$$(C_s, A, Q) = ((\rho_s, A, J), A, Q) \subseteq ((\rho_s, A, Q), A, J) + (\rho_s, (A, A, Q), J) \\ + (\rho_s, A, (J, A, Q)) + (\rho_s, A, J[A, Q]) - (\rho_s, A, J)[A, Q] - (\rho_s, A, [A, Q])J \\ \subseteq (\rho_s, A, J)[A, Q] \subseteq C_s Q.$$

Наконец, поскольку  $C_s \subseteq K(A)$  в силу п. 3° и по доказанному  $(C_s, A, Q) \subseteq C_s Q$ , то  $C_s Q$  — идеал в алгебре  $A$ .

7°. Из пп. 3°–6° (32) вытекает

$$(C_s, I)_q \subseteq \pi(I, q) \cdot C_s. \quad (33)$$

Учитывая включение (29), из (33) имеем

$$\pi(I; q + N(s)) = (\pi(I; N(s)), I)_q \subseteq (C_s, I)_q \subseteq \pi(I; q) \cdot C_s,$$

следовательно,  $\pi(I; (n-1) \cdot N(s)) \subseteq I \cdot R(C_s)^{n-1} \subseteq I^n = 0$ . Это означает, что можно положить  $N(s+1) = (n-1) \cdot N(s)$ . Тем самым включение (29) по индукции справедливо для произвольного числа  $s$ .

8°. Из включений (29) и (33) следует, что  $\pi(I; f(N)) \subseteq [\pi(I; N)]R(I)$ .  $\square$

### § 6. Разрешимость радикала свободной конечно порожденной бинарно $(-1, 1)$ -алгебры

В этом параграфе будет доказано, что в конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре альтернаторный идеал Пенико-разрешим. Отсюда вытекает, что всякая первичная конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра альтернативна.

**6.1. Идеал Тэди.** Пусть  $A$  — свободная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра счетного ранга с единицей. Следуя А. Тэди [12], обозначим через  $M(A)$  и  $\text{Alt}(A)$  соответственно линейное пространство и идеал алгебры  $A$ , порожденные альтернаторами  $(a, a, b)$ . Напомним, что  $\text{Alt}(A) = M(A) \cdot A$  [12, лемма 12]. Обозначим через  $\text{Th}(A)$  наибольший идеал алгебры  $A$ , содержащийся в пространстве  $M(A)$ , и назовем его *каноническим идеалом Тэди алгебры  $A$* . Этот идеал является  $T$ -идеалом.

**Лемма 9.** Если  $M = M(A)$ , то

- (1)  $M$  — левый идеал алгебры  $A$ ;
- (2)  $\text{Th}(A) = \{t \in M \mid tA \subseteq M\}$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** (1). Это условие следует немедленно из тождества (25), поскольку по модулю пространства  $M$  будет  $2y(x, x, z) + z(x, x, y) \equiv 0$ , откуда  $3y(x, x, y) \equiv 0$ , значит,

$$y(x, x, y) \equiv 0, \quad y(x, x, z) + z(x, x, y) \equiv 0, \quad y(x, x, z) \equiv 0.$$

(2) Пусть  $t \in M$  и  $tA \subseteq M$ ;  $a, b \in A$ . Тогда, используя только что доказанный п. (1) и тождество правой альтернативности, по модулю пространства  $M$  имеем

$$(ta)b = t(ab) + (t, a, b) \equiv (t, a, b) \equiv (a, b, t) \equiv 0, \quad (at)b = -(ab)t + a(tb) + a(bt) \equiv 0,$$

следовательно,  $t \in \text{Th}(A)$ .  $\square$

**6.2. Нильпотентность альтернаторного идеала по модулю идеала Тэди.** Если  $F$  — некоторое множество многочленов в свободной алгебре  $A$ ,  $B$  — произвольная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра, то обозначим через  $F(B)$  множество значений многочленов из  $F$  в алгебре  $B$ .

**Лемма 10.** Пусть  $A$  — конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра. Тогда альтернаторный идеал фактор-алгебры  $A/\text{Th}(A)$  нильпотентен в смысле Пенико, т. е. существует число  $f(n)$ , зависящее только от числа  $n$  порождающих алгебры  $A$  и такое, что всякое слово, содержащее  $f(n)$  элементов из идеала  $\text{Alt}(A)$ , лежит в идеале Тэди  $\text{Th}(A)$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО** представим в виде последовательности шагов, считая без ограничения общности идеал Тэди  $\text{Th}(A)$  нулевым. Как и раньше, для сравнения по модулю пространства  $M$  используется символ  $\equiv$ . Заметим, что в силу леммы 9  $t = 0 \Leftrightarrow t \equiv 0$ ,  $tA \equiv 0$ .

Это замечание используется в дальнейшем без дополнительных пояснений.

1°.  $(A, A, M) \equiv 0$ , так как  $M$  — левый идеал.

2°.  $(A, M, M) = 0$ , так как в силу тождества Муфанг (8) и п. 1° имеем

$$(A, M, M)A \subseteq (A, A, M) + (A, A, M)M \subseteq M.$$

3°.  $(a, a, (b, b, c)) = 0$ .

Поскольку  $M$  — левый идеал, в силу (2) получим

$$(a, a, (b, b, c))y \equiv [(a, a, (b, b, c)), y] = -[(a, a, y), (b, b, c)] \equiv 0.$$

4°. Левый идеал  $M$  коммутативен.

В силу тождества (2) и п. 3°

$$[(a, a, y), (b, b, z)] = -[(a, a, (b, b, z)), y] = 0.$$

5°.  $pq = 0$ , где  $p = x\Delta(a)$ ,  $q = x\Delta(b)$ .

Достаточно проверить сравнение  $(pq)y \equiv 0$ . С учетом п. 1° имеем

$$(pq)y = p(qy) + (p, q, y) \equiv p(qy) \equiv p[q, y] = p[x\Delta(b), y] = -p[y\Delta(b), x].$$

Пусть  $r = y\Delta(b)$ . Тогда ввиду тождества (2) и п. 4° элемент  $p$  перестановочен с элементами  $x$  и  $r$ , т. е.  $[p, x] = 0$ ,  $[p, r] = 0$ . На основании этого замечания справедливы тождества

$$p[y\Delta(b), x] = p[r, x] \equiv p(rx) \equiv (pr)x \equiv (rp)x \equiv -(rx)p + 2r(xp) \equiv 0.$$

6°. Из п. 3° и лемм 2, 4 вытекает, что пространство  $M$  линейно порождается правильными альтернаторами ранга 1.

7°. Левый идеал  $M$  коммутативен, ассоциативен и нильпотентен.

Условия ассоциативности и коммутативности доказаны в пп. 2° и 4°. Из пп. 5° и 6° вытекает нильпотентность левого идеала  $M$ , причем индекс нильпотентности не превосходит числа  $p(n) + 1$ , где  $p(n)$  — число правильных слов.

8°. Если левый идеал  $M$ , порожденный альтернаторами, удовлетворяет условиям

$$[M, M] = (A, M, M) = (a, a, M) = M^{k+1} = 0 \quad (\forall a \in A),$$

то  $M^k \subseteq \text{Ann Alt}(A)$ .

Поскольку  $(A, M, M) = 0$ , на основании тождества Клейнфелда и п. 4° верно равенство  $(A, M^i, M^j) = 0$ , значит,  $A \cdot M^i \subseteq M^i$ .

Далее, из  $(A, M, M) = (a, a, M) = 0$  следует, что  $(M, A, M) = 0$ .

Пусть  $p \in M$ ,  $q_k \in M^k$ ,  $x, y \in A$ , тогда

$$q_k(px) = (q_k, p, x) = 0, \quad (px)q_k = (p, x, q_k) + p(xq_k) = p(xq_k).$$

Поскольку  $xq_k \in M^k$  по доказанному, элемент  $q_k$  аннулируется альтернаторным идеалом  $\text{Alt}(A) = M \cdot A^\#$ . Кроме того, по условию  $q_k \in V(A)$ , значит, в силу следствия из леммы 8 верно включение  $q_k \in \text{Ann Alt}(A)$ , что и доказывает п. 8°.

9°. Положим  $\text{Ann}_k(I) = \{a \in A \mid a \cdot (I^\wedge)^k = 0\}$  и заметим, что это множество является, очевидно, идеалом алгебры  $A$ .

Поскольку условия п. 8° сохраняются при переходе к фактор-алгебрам, то в алгебре  $A$  справедливы включения  $M \subseteq \text{Ann}_k \text{Alt}(A)$  и  $\text{Alt}(A) \subseteq \text{Ann}_k \text{Alt}(A)$ . Следовательно, альтернаторный идеал Пенико-нильпотентен индекса не больше  $p(n) + 1$ .  $\square$

### 6.3. Пенико-разрешимость альтернаторного идеала.

**Лемма 11.** Пусть  $A$  — правоальтернативная алгебра,  $I$  — ее идеал,  $S$  — ее подмножество. Тогда если  $S \circ I = 0$ , то  $S \cdot I^4 = I^4 \cdot S = 0$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Во всякой правоальтернативной алгебре справедливы тождества Скосырского [10]

$$\begin{aligned} s(x \circ y) &= (s \circ x)y + (s \circ y)x - sU(x, y), \\ (sx)y + s(xy) &= (s \circ x)y + (s \circ y)x + s \circ (xy) - (s \circ y) \circ x, \end{aligned}$$

где  $sU(x, y) = (xs)y + (ys)x$  — йорданов многочлен от  $s, x, y$ .

Пусть  $s \in S, x, y, z, t \in I$ . Тогда из тождеств Скосырского получаем

$$s(x \circ y) = 0, \quad (sx)y + s(xy) = 0.$$

Учитывая, что  $(xy)x$  — йорданов многочлен, и применяя полученные равенства, имеем

$$\begin{aligned} s(x, y, x) &= s((xy)x - x(yx)) = -s(x(yx)) = s((yx)x) \\ &= s(yx^2) = -s(x^2y) = (sx^2)y = 0. \end{aligned}$$

Следовательно, ввиду леммы 4 для любой расстановки скобок на одночлене  $xyzt$  верно равенство  $s(xyzt) = 0$ , откуда  $(xyzt)s = 0$ .  $\square$

**Теорема 4.** Во всякой конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре альтернаторный идеал разрешим в смысле Пенико.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В силу теоремы 1 можно считать, что в алгебре  $A$  выполнено тождество  $\Delta(x_1)\Delta(x_2)\dots\Delta(x_{N+1}) = 0$ . Пусть  $W_N$  — подпространство  $\Phi a\Delta(a_1)\dots\Delta(a_N)$ . Тогда имеем  $W_N\Delta(A) = 0$  или для любого  $x \in A$  верно равенство

$$(x, x, W_N) = 0. \quad (34)$$

Отсюда в силу тождества (2) вытекает, что элементы пространства  $W_N$  перестановочны с альтернаторами:

$$[W_N, (x, x, y)] = 0. \quad (35)$$

На основании тождества (5) и равенств (34) и (35) получаем

$$[W_N, A] \circ \text{Th}(A) = 0. \quad (36)$$

Пусть  $m$  — мультипликативная длина конечно порожденной алгебры  $A$  (ограниченность мультипликативной длины доказана в теореме 2). Тогда в силу [17] существует число  $g(m)$  такое, что для любого идеала  $I$  алгебры  $A$  верно включение  $(I^{g(m)})^\nabla \subseteq I^4$ . По теореме 3 для некоторого числа  $f(m)$  имеет место включение  $I^{[f(m)]} \subseteq (I^{g(m)})^\nabla$ , следовательно,  $I^{[f(m)]} \subseteq I^4$ . Обозначим через  $P_{f(m)}(I)$  Пенико-степень  $I^{[f(m)]}$ . Тогда вследствие леммы 11 справедливо включение  $S \cdot P_{f(m)}(I) + P_{f(m)}(I) \cdot S \subseteq \langle S \circ I \rangle^\nabla$ . Отсюда в силу (36) имеем

$$[W_N, A]P = P[W_N, A] = 0, \quad \text{где } P = P_{f(m)}(\text{Th}(A)). \quad (37)$$

Поскольку  $P \subseteq \text{Th}(A) \subseteq M(A)$ , ввиду равенств (35) и (37)

$$[W_N, P] = 0, \quad (38)$$



$$J^{(-)}(W_N, A, P) = 0. \tag{39}$$

Применяя теперь линеаризацию тождества  $J^{(-)}([x, y], x, y) = 0$  и учитывая равенства (38) и (39), получаем  $J^{(-)}([W_N, A], A, P) = 0$ . Значит, в силу (6)  $S([W_N, A], A, P) = 0$ , откуда с учетом (37)

$$(P, A, [W_N, A]) \subseteq (A, P, [W_N, A]) + ([W_N, A], P, A) = 0.$$

Следовательно,  $[W_N, A] \subseteq \text{Ann } P$ .

Обозначим через  $t$  индекс нильпотентности ассоциаторного идеала конечно порожденной  $(-1, 1)$ -алгебры [2] и положим  $Q = P^{[t]}$ . Применяя теорему о центральных функциях [3, теорема 3], заключаем, что для подходящего числа  $q$  верно включение

$$[W_N, A] + (W_N, A, A) + (A, W_N, A) \subseteq \text{Ann}_q(Q),$$

где  $\text{Ann}_q(I) = \{a \in A \mid a \cdot (I^\wedge)^q = 0\}$ ,  $I^\wedge$  — идеал алгебры умножений  $T(I)$ , порожденный операторами вида  $T(i)$ ,  $i \in I$ . Это означает, что  $\overline{W}_N$  содержится в центре фактор-алгебры  $\overline{A} = A / \text{Ann}_q(Q)$ . Докажем, что  $\overline{W}_N^2 = 0$  в алгебре  $\overline{A}$ . Пусть  $\bar{w} \in \overline{W}_N$  и  $\bar{f} = \bar{a}\Delta(\bar{a}_1) \dots \Delta(\bar{a}_N)$ . Учитывая центральность элемента  $\bar{w}$ , имеем

$$\begin{aligned} \bar{f}\bar{w} &= \bar{a}\Delta(\bar{a}_1) \dots \Delta(\bar{a}_N)\bar{w} \\ &= (\bar{a}\bar{w})\Delta(\bar{a}_1) \dots \Delta(\bar{a}_N) \in \overline{M(A)}\Delta(\bar{a}_1) \dots \Delta(\bar{a}_N) \subseteq \overline{W_{N+1}} = 0. \end{aligned}$$

Следовательно, в алгебре  $A$  верно включение  $(W_N^\nabla)^2 \subseteq (W_N^2)^\nabla + \text{Ann}_q(Q) \subseteq \text{Ann}_q(Q)$ . Тогда в силу леммы 10 идеал  $W_N^\nabla$  алгебры  $A$  разрешим в смысле Пенико. Значит, индукцией по числу  $N$  получаем Пенико-разрешимость альтернаторного идеала  $\text{Alt}(A)$ .  $\square$

Поскольку локально разрешимая бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра локально нильпотентна [17], из теоремы 4 вытекает

**Следствие.** *Во всякой бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре альтернаторный идеал локально нильпотентен.*

**6.4. Следствия из теоремы 4.** Приведем ряд следствий, вытекающих из теории альтернативных алгебр [4, 8].

**Следствие 1.** *Во всякой бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре радикал Михеева совпадает с локально нильпотентным радикалом.*

Заметим, что в правоальтернативной конечномерной алгебре радикал Михеева может не быть локально нильпотентен [4, гл. 16].

**Следствие 2.** *Во всякой конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре абсолютный делитель нуля порождает разрешимый идеал. Следовательно, радикал Маккриммона произвольной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры содержится в локально нильпотентном радикале.*

Поскольку не существует простых локально нильпотентных алгебр, верно

**Следствие 3** [13, 18]. *Простая бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра альтернативна.*

**Следствие 4** [14]. *Бинарно  $(-1, 1)$ -ниль-алгебра ограниченного индекса локально нильпотентна.*

**Следствие 5.** В свободной конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебре множество нильпотентных элементов совпадает с локально нильпотентным радикалом, который является наибольшим Пенико-разрешимым идеалом.

**Следствие 6.** Радикал конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры, удовлетворяющей существенному тождеству, разрешим в смысле Пенико.

**Следствие 7.** Конечно порожденная первичная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра альтернативна и, значит, является либо кольцом Кэли — Диксона, либо ассоциативной алгеброй.

## § 7. Основной результат

### 7.1. Линейные порождающие альтернаторного идеала.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ 9.** Правильными альтернаторами ранга 2 назовем однородные многочлены вида  $v\Delta(p, q)\Delta(r, s)$ , где  $v \in \pi(X)$ ,  $p, q, r, s \in \text{Mon}[X]$ .

Обозначим через  $\pi_a(X)$  множество правильных альтернаторов ранга 1 и 2.

**Лемма 12.** Альтернаторный идеал свободной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры линейно порождается элементами

$$w, w \circ v, \quad \text{где } w \in \pi_a(X), v \in \pi(X). \quad (40)$$

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Заметим, что альтернаторный идеал линейно порождается как элементами вида  $m$  и  $[m, a]$ , так и элементами вида  $m$  и  $m \circ a$ , где  $m \in M(A)$ ,  $a \in A$ . Из лемм 2 и 4 немедленно вытекает, что линейное пространство  $M(A)$  порождается множеством  $\pi_a(X)$  правильных альтернаторов ранга 1 и 2.

Тогда в силу тождества (17)  $[x\delta, x] = 0$ , где  $\delta \in \Delta \cup \Delta^2$ , коммутатор  $[m, a]$  линейно представим через коммутаторы  $[w, v]$ , где  $w \in \pi_a(X)$ ,  $v \in \pi(X)$ :

$$[m, a] = \sum_{v \in \pi(X)} [v\delta, a] = - \sum_{v \in \pi(X)} [a\delta, v] = \sum_{\substack{v \in \pi(X) \\ w \in \pi_a(X)}} [w, v].$$

Поскольку коммутатор  $[w, v]$  по модулю  $M(A)$  может быть записан в виде  $w \circ v$ , альтернаторный идеал порождается элементами вида (40).  $\square$

**7.2. Правая нильпотентность альтернаторного идеала.** Определим по индукции правые степени идеала  $I : I_{\langle 1 \rangle} = I$ ,  $I_{\langle n+1 \rangle} = I_{\langle n \rangle}I$ . Заметим, что в правоальтернативной алгебре правые степени идеала являются правыми идеалами. Напомним [4], что идеал называется *правонильпотентным индексом*  $n$ , если выполнены условия  $I_{\langle n \rangle} = 0$ ,  $I_{\langle n-1 \rangle} \neq 0$ .

**Лемма 13.** Альтернаторный идеал конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры правонильпотентен.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Соотношения (13) и (14) можно записать в виде

$$R(x)R(y) = -R(y)R(x) + R(j(x, y)), \quad (41)$$

$$R(x)R(y \circ z) - R(x \circ z)R(y) - R(x \circ y)R(z) = R(j(x, y, z)), \quad (42)$$

где  $j(x, y)$  и  $j(x, y, z)$  — некоторые однородные йордановы многочлены.

На множестве  $\pi = \pi(X) \cup \pi_a(X)$  правильных одночленов  $v_i$  и правильных альтернаторов  $w_j$  определим линейный порядок  $\prec$ , считая, что

1) для правильных одночленов новое отношение совпадает с обычным лексикографическим порядком;

2) каждый правильный одночлен меньше правильного альтернатора;

3) правильные альтернаторы  $w_1, w_2$  сравниваются с помощью сравнения соответствующих правильных одночленов  $v_1, v_2$ , с которых они начинаются; более точно:

а) если  $v_1 < v_2$ , то считаем  $w_1 < w_2$ ,

б) отношение  $<$  на множестве правильных альтернаторов, начинающихся с одного и того же правильного одночлена, совпадает с каким-либо линейным порядком.

Рассмотрим  $R$ -слово

$$\xi = R(f_1)R(f_2)\dots R(f_q), \quad (43)$$

где  $f_i$  — однородные многочлены, среди которых  $l$  элементов имеют вид (40). Используя операторные соотношения (41) и (42), легко проверить, что слово  $\xi$  вида (43) представимо в виде линейной комбинации  $R$ -слов

$$\eta = R(j)R(w_1)R(w_2)\dots R(w_p), \quad \text{где } p < q, \quad (44)$$

где  $j$  — йорданов одночлен от элементов множества  $\pi, w_i \in \pi, w_1 < w_2 < \dots < w_p$ . Если среди элементов  $w_1, w_2, \dots, w_p$  встречается  $k$  правильных альтернаторов, то йорданов одночлен  $j$  содержит  $l - k$  правильных альтернаторов.

Докажем, что если  $\eta \neq 0$ , а  $l$  достаточно велико, то  $l - k$  также достаточно велико. Рассмотрим линейное пространство  $W$ , порожденное элементами вида (44), в каждом из которых одночлен  $j$  содержит не менее  $l - k + 1$  правильных альтернаторов. Покажем, что  $\eta \in W$ . Рассуждая по модулю  $W$ , можно считать, что  $W = 0$ . Итак, пусть  $R$ -слово  $\eta$  отлично от нуля,  $l$  достаточно велико и одночлен  $j$  содержит  $l - k$  правильных альтернаторов. Поскольку имеется лишь конечное число правильных одночленов, то при достаточно большом  $l$  найдется длинная последовательность правильных альтернаторов  $w_{i1}, w_{i2}, \dots$ , начинающихся с одного правильного одночлена  $v$ . Кроме того, можно считать, что правильные альтернаторы, начинающиеся с одночлена  $v$ , идут подряд. Предположим для сокращения обозначений, что  $w_{is} = w_s$ .

Пусть  $a, b \in D_v$ . Поскольку

$$R(a)R(b) = R(ab) - R(a, b) = \frac{1}{2}R(a \circ b) - R(a, b),$$

заменяя  $R(w_1)R(w_2)$  в (44) на  $\frac{1}{2}R(w_1 \circ w_2) - R(w_1, w_2)$ , мы можем записать  $R$ -слово  $\eta$  в виде двух слагаемых. В силу равенства (42) первое слагаемое является нулевым (более точно, содержится в  $W$ ), следовательно,

$$\eta = R(j)R(w_1, w_2)R(w_3)\dots R(w_p).$$

Далее, в силу равенства (21)

$$\eta = R(j)R(w_3)\dots R(w_p)R(w_1, w_2).$$

Аналогично

$$\begin{aligned} \eta &= R(j)R(w_3, w_4)R(w_5)\dots R(w_p)R(w_1, w_2) \\ &= R(j)R(w_5)\dots R(w_p)R(w_1, w_2)R(w_3, w_4) \\ &= R(j)R(w_1, w_2)R(w_3, w_4)\dots R(w_{2s-1}, w_{2s})\dots \end{aligned}$$

Поскольку в силу леммы 5 алгебра, порожденная операторами вида  $R(a, b)$ , где  $a, b \in D_v$ , нильпотентна, то  $\eta = 0$  при достаточно большом  $l$ .

Следовательно, для любого числа  $t$  найдется число  $N = N(t)$  такое, что всякое  $R$ -слово  $\xi$  вида (43) длины  $q$ , содержащее  $N$  элементов из альтернаторного идеала, представимо в виде линейной комбинации слов  $\eta$  вида (44), для которых йорданов одночлен  $j$  содержит не меньше  $t$  правильных альтернаторов.

Поскольку йорданов одночлен  $j$  является суммой правонормированных одночленов той же степени и того же состава, то

$$R(I)^{q(t)} \subseteq R(I_{(t)})R(A), \quad \text{где } I = \text{Alt}(A).$$

Поэтому

$$R(I)^{2q(t)} \subseteq R(I_{(t)})R(A)R(I)^{q(t)} \subseteq R(I_{(t)})R(I)^{q(t)}R(A) \subseteq (R(I_{(t)}))^2R(A).$$

Используя последнее операторное соотношение, получаем включение

$$I_{(f(t))} \subseteq (I_{(t)}^\nabla)^{(1)}, \quad \text{где } f(t) = 2q(t) + 1.$$

Отсюда по индукции имеем

$$I_{(f_k(t))} \subseteq (I_{(t)}^\nabla)^{(k)}, \quad \text{где } f_1(t) = f(t), \quad f_{k+1}(t) = f_k(f(t)).$$

Следовательно, достаточно высокая правая степень идеала  $I$  содержится в некоторой высокой Пенико-разрешимой степени идеала  $I$ . По теореме 4 альтернаторный идеал Пенико-разрешим, значит, он правонильпотентен.  $\square$

### 7.3. Заключительный этап доказательства основной теоремы.

Пусть  $A$  — конечно порожденная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра;  $I$  — ее идеал;  $P$  — ее подмножество;  $I^\wedge$  — идеал алгебры умножений  $T(A)$ , порожденный множеством  $T^A(I)$ . Будем говорить, что  $I$  действует нильпотентно на множестве  $P$ , если найдется натуральное число  $n$  такое, что  $P \cdot (I^\wedge)^n = 0$ ; наименьшее число  $n$ , обладающее указанным свойством, назовем индексом нильпотентности. Очевидно, что идеал  $I$  действует нильпотентно на множестве  $P$  тогда и только тогда, когда идеал  $I$  действует нильпотентно на идеале  $P^\nabla$ , порожденном множеством  $P$ .

Всюду ниже  $I = \text{Alt}(A)$ . Дальнейшие рассуждения удобно разбить на пункты.

1°. По теореме 4 идеал  $I$  Пенико-разрешим; пусть индекс его Пенико-разрешимости равен  $r$ . Поскольку альтернаторный идеал конечно порожденной алгебры  $A/I^{(r-1)}$  Пенико-разрешим индекса  $r - 1$ , по индукции можно считать, что для подходящего числа  $n$  справедливо включение  $I^{[n]} \subseteq I^{(r-1)}$ , значит,  $(I^{[n]})^2 = 0$ .

2°. Если  $P$  — правый идеал алгебры  $A$  такой, что

$$P \cdot I = P^\nabla \cdot I^{[n]} = I^{[n]} \cdot P^\nabla = 0, \quad (45)$$

то идеал  $I$  действует нильпотентно на множестве  $P\Delta(A)$ .

Ввиду переработки операторных слов всякий элемент  $T(y_1) \dots T(y_{\alpha+\beta}) \in (I^\wedge)^\alpha$  является линейной комбинацией операторных слов  $U$  вида

$$L(u_1) \dots L(u_p)R(v_1) \dots R(v_q).$$

Докажем, что  $P\Delta(A)U = 0$  при достаточно большом числе  $\alpha$ . Поскольку преобразования операторных слов сохраняют состав, при достаточно большом числе  $\alpha$  для операторного слова  $U$  выполнено одно из условий:

- а) один из элементов  $u_1, \dots, u_p, v_1, \dots, v_q$  содержится в  $I^{[n]}$ ,
- б) достаточно много элементов  $v_j$  содержатся в идеале  $I$ ,
- в) достаточно много элементов  $u_i$  содержатся в идеале  $I$ .

В силу равенств (45) и правой нильпотентности идеала  $I$  (лемма 13) можно считать, что среди элементов  $u_1, \dots, u_p$  найдется  $2n$  элементов из идеала  $I$ . Рассмотрим множество  $P\Delta(A)L(u_1)\dots L(u_p)$ . Используя тождество (26) и равенство  $P \cdot I = 0$ , легко понять, что

$$P\Delta(x, y)L(u_1)\dots L(u_p) \subseteq \sum P\Delta(u, v),$$

где хотя бы один из элементов  $u$  или  $v$  содержится в идеале  $I^{[n]}$ . Следовательно,  $P\Delta(A)L(u_1)\dots L(u_p) = 0$  в силу (45), что и завершает доказательство п. 2°.

3°. Положим  $S = I^{[t+1]}$ ,  $J = I^{[t]}$ . Докажем возвратной индукцией по  $t$ , что идеал  $J$  действует нильпотентно на  $I^{[n]}$ . Основание индукции при  $t = n$  верно, так как идеал  $I^{[n]}$  действует нулевым образом на  $I^{[n]}$ . Допустим, что идеал  $S$  действует нильпотентно на  $I^{[n]}$ ; пусть индекс нильпотентности этого действия равен  $d+1$ , т. е.  $I^{[n]}(S^\wedge)^{d+1} = 0$ . Докажем, что идеал  $J$  действует нильпотентно на  $I^{[n]}$ .

4°. Рассмотрим сначала правый идеал  $P_\lambda = I^{[n]}(S^\wedge)^d(R(I))^\lambda$  и докажем, что идеал  $J$  действует нильпотентно на  $P_\lambda$ . Проведем возвратную индукцию по числу  $\lambda$ . Основанием индукции является лемма 13. Предположим, что идеал  $J$  действует нильпотентно на правом идеале  $P_{\lambda+1}$ ; индекс нильпотентности обозначим через  $\mu$ .

Положим  $B = \text{Ann}(J^\wedge)^\mu$  и рассмотрим канонический гомоморфизм  $A \rightarrow \bar{A} = A/B$ . Тогда выполнены равенства

$$\bar{P}_\lambda \cdot \bar{I} = (\bar{P}_\lambda)^\nabla \cdot \bar{I}^{[n]} = \bar{I}^{[n]} \cdot (\bar{P}_\lambda)^\nabla = 0.$$

Значит, в силу п. 2° идеал  $\bar{J}$  действует нильпотентно на множестве  $\overline{P_\lambda \Delta(A)}$ , т. е. найдется число  $v$  такое, что  $\overline{P_\lambda \Delta(A)}(\bar{J}^\wedge)^v = 0$ . Отсюда вытекает, что идеал  $J$  действует нильпотентно на множестве  $P_\lambda \Delta(A)$ , причем индекс нильпотентности не превосходит числа  $\mu + v$ .

5°. Пусть  $P = P_\lambda$ . Следуя п. 4°, можно считать справедливыми равенства

$$P^\nabla \cdot S = S \cdot P^\nabla = P \cdot I = P\Delta(A) = 0.$$

Отсюда в силу тождества (2)  $[P, M] = 0$  и, значит,  $MP = PM = 0$ . Итак, выполнены равенства

$$P^\nabla \cdot S = S \cdot P^\nabla = PI = P\Delta(A) = MP = 0. \quad (46)$$

6°. Докажем, что идеал  $J$  действует нильпотентно на правом идеале  $P$ .

Учитывая, что  $M$  — левый идеал (лемма 9), последовательно получаем

$$\begin{aligned} (A, M, P) &\subseteq (AM)P - A(MP) \subseteq MP - A(MP) = 0, \\ (M, A, P) &\subseteq P\Delta(M, A) - (A, M, P) = 0, \\ (P, M, A) &\subseteq (PM)A - P(MA) \subseteq PI = 0, \end{aligned}$$

т. е. справедливы равенства

$$(A, M, P) = (M, A, P) = (P, M, A) = 0. \quad (47)$$

Пусть  $x, y \in A$ ;  $i, j \in J$ ;  $m \in M$ ;  $p \in P$ . Поскольку

$$2L(x^2)L(x) = 2L(x^3) - \Delta(x^2, x),$$

ввиду равенств (46)

$$P(L(m \circ x)L(i) + L(i \circ m)L(x) + L(i \circ x)L(m)) = 0. \quad (48)$$

Рассмотрим действие идеала  $J^\wedge$  на пространстве  $JP$ . Прежде всего с учетом (46), (47) и включения  $MJ \subseteq S$  имеем

$$pL(i)R(m) = (ip)m = i(pm) = 0, \quad pL(i)L(m) = m(ip) = (mi)p = 0,$$

следовательно,

$$PL(i)T(m) = 0. \quad (49)$$

Аналогично

$$pL(i)R(j) = (ip)j = (i, p, j) = -(i, j, p) = (j, i, p) = -pL(i)L(j).$$

Считая, что  $i = m \circ x$ , в силу (48) и (49) приходим к равенствам

$$pL(i)L(j) = pL(m \circ x)L(j) = -pL(j \circ m)L(x) - pL(j \circ x)L(m) = 0,$$

откуда на основании доказанного равенства  $pL(i)R(j) = -pL(i)L(j)$  будет

$$PL(i)T(j) = 0. \quad (50)$$

Далее, с учетом (50) получаем

$$PL(i)L(x)L(j) = -PL(i)\Delta(x, j). \quad (51)$$

Заметим теперь, что вследствие (2) и (49) справедливы соотношения

$$[PL(i)\Delta(x, j), y] = [PL(i), y\Delta(x, j)] \subseteq \Sigma PL(i)T(y\Delta(x, j)) \subseteq \Sigma PL(i)T(m) = 0,$$

т. е. множество  $PL(i)\Delta(x, j)$  содержится в коммутативном центре. Тогда в силу [3, следствие из леммы 7] имеем

$$PL(i)\Delta(x, j) \cdot (J^\wedge)^\gamma \subseteq \sum PL(i)\Delta(x, j)R(u_1) \dots R(u_q),$$

причем ввиду равенств (45) можно считать, что среди элементов  $u_1, \dots, u_q$  содержится  $p$  элементов из идеала  $J$ . Выбирая в качестве числа  $\gamma$  индекс правой нильпотентности идеала  $I$ , получаем  $PL(i)\Delta(x, j) \cdot (J^\wedge)^\gamma = 0$ . Стало быть, можно считать, что

$$PL(i)\Delta(x, j) = 0. \quad (52)$$

Используя равенства (50)–(52) и следствие из леммы 8, заключаем, что идеал  $J$  аннулирует идеал  $(JP)^\nabla$ . Тогда можно считать, что  $JP = 0$ .

Итак,  $PJ = JP = 0$ . Кроме того,  $P\Delta(A) = 0$  в силу (46), откуда вновь по следствию из леммы 8 получаем, что идеал  $J$  аннулирует идеал  $P^\nabla$ . П. 5° доказан.

6°. Из п. 5° вытекает, что идеал  $J$  действует нильпотентно на множестве  $I^{[n]}(S^\wedge)^d$ . Тогда можно считать, что  $I^{[n]}(S^\wedge)^d = 0$ . Рассуждая аналогично, считаем, что идеал  $J$  действует нильпотентно на идеале  $I^{[n]}$ . Следовательно, индукция, начатая в п. 3°, проведена. Основная теорема доказана.  $\square$

**§ 8. Нильпотентность радикала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры с существенным тождеством**

Этот параграф посвящен доказательству нильпотентности радикала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$   $PI$ -алгебры. При доказательстве теоремы о нильпотентности радикала конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$   $PI$ -алгебры используются основная теорема и результаты работ И. П. Шестакова [8] и В. Г. Скосырского [10].

В этом параграфе всюду  $\mathfrak{F}[X]$  — свободная бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра над множеством  $X$ ;  $\text{Ass}[X]$  — свободная ассоциативная алгебра над множеством  $X$ ;  $A$  — бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра с существенным тождеством, порожденная множеством  $X_n = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ ;  $\mathfrak{L}(A)$  — локально нильпотентный радикал алгебры  $A$ .

**Лемма 14.**  $\mathfrak{L}(A)$  правонильпотентен.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Введем обозначения:  $\mathfrak{R}$  — идеал алгебры  $R(A)$  правых умножений, порожденный операторами  $R(a)$ ,  $a \in \text{Alt}(A)$ ;  $\mathfrak{A} = R(A)/\mathfrak{R}$ ;  $\mathfrak{J}$  — специальная йорданова алгебра, состоящая из элементов  $R(x) + \mathfrak{R}$ ,  $x \in A$ ;  $\mathfrak{J}$  — подалгебра алгебры  $\mathfrak{A}^+$ .

Ясно, что  $\mathfrak{A}$  является ассоциативной обертывающей для йордановой алгебры  $\mathfrak{J}$ . Поскольку альтернативная антикоммутативная алгебра нильпотентна индекса не меньше 4, то алгебра  $\mathfrak{A}$  порождается конечным множеством  $R(p) + \mathfrak{R}$ , где  $p$  пробегает множество  $\pi(X_n)$  правильных одночленов.

Допустим, что в алгебре  $A$  выполнено существенное тождество  $f(y_1, \dots, y_s) \in \mathfrak{F}[Y]$ . Тогда в ней справедливо тождество  $g(x, y) = f(xy^s x, \dots, xy^s x)$  (расстановка скобок на одночленах  $xy^s x$  правонормирована).

Рассмотрим канонический гомоморфизм  $\bar{\phantom{x}} : \mathfrak{F}[x, y] \rightarrow \text{Ass}[x, y]$ , продолжающий тождественное отображение множества свободных порождающих. Положим  $h(x, y) = g(x, y) \cdot g'(x, y)$ , где  $g'(x, y) = \overline{g(x, y)}^*$ ,  $*$  — стандартная инволюция на  $\text{Ass}[x, y]$ . По теореме Кона [4, гл. 3] элемент  $\overline{h(x, y)}$  является йордановым многочленом. Значит, для некоторого йорданова многочлена  $j(x, y) \in \mathfrak{F}[x, y]$  в алгебре  $\mathfrak{F}[x, y]$  выполнено равенство  $h(x, y) = j(x, y) + v(x, y)$ , где  $v(x, y)$  содержится в ассоциаторном идеале  $D(\mathfrak{F}[x, y])$ . По теореме Артина  $D(\mathfrak{F}[x, y]) = \text{Alt}(\mathfrak{F}[x, y])$ . Следовательно, специальная йорданова алгебра  $\mathfrak{J}$  удовлетворяет существенному тождеству  $j(x, y)$ , но тогда по теореме Шестакова [8, следствие 1.1] ее ассоциативная обертывающая алгебра  $\mathfrak{A}$  также является  $PI$ -алгеброй.

Покажем теперь, что элемент  $R(x) + \mathfrak{R}$ ,  $x \in \mathfrak{L}(A)$ , содержится в локально нильпотентном радикале  $\mathfrak{L}(\mathfrak{A})$  алгебры  $\mathfrak{A}$ . Так как  $x \in \mathfrak{L}(A)$ , то  $x \in \mathfrak{L}(A^+)$ . Поскольку  $\mathfrak{J}$  является гомоморфным образом присоединенной алгебры  $A^+$ , то  $R(x) + \mathfrak{R} \in \mathfrak{L}(\mathfrak{J})$ . Тогда по теореме Скосырского [4, гл. 4] получаем  $R(x) + \mathfrak{R} \in \mathfrak{L}(\mathfrak{A})$ .

В силу теоремы Размыслова — Кемера — Браун о нильпотентности радикала  $\mathfrak{L}(\mathfrak{A})$  для подходящего числа  $t$  верно включение  $R(\mathfrak{L}(A))^t \subseteq \mathfrak{R}$ . Осталось заметить, что по основной теореме идеал  $\mathfrak{R}$  нильпотентен.  $\square$

**Лемма 15.** Идеал  $\overline{\Delta}$  алгебры умножений  $T(A)$  алгебры  $A$ , порожденный операторами  $\Delta(x)$ , нильпотентен.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Пусть  $I = \text{Alt}(A)$ ;  $I^\wedge$  — идеал алгебры умножений  $T(A)$ , порожденный множеством  $T^A(I)$ .

Из операторных тождеств (12) и (26) вытекают сравнения по модулю идеала  $I^\wedge$ :

$$\Delta(x)H(y) \equiv 0, \quad 2\Delta(x)L(y) \equiv \Delta(x, yx) - R(x)\Delta(x, y).$$

Следовательно,  $\Delta T(A) \subseteq R(A)\Delta + I^\wedge$ . Поскольку по теореме 1 алгебра  $\Delta^*$  нильпотентна некоторого индекса  $q$ , то  $(I^\wedge)^{p-1}(\overline{\Delta})^q \subseteq (I^\wedge)^p$ , откуда по индукции имеем  $(\overline{\Delta})^{pq} \subseteq (I^\wedge)^p$ . Применяя теперь основную теорему, получаем нильпотентность идеала  $\overline{\Delta}$ .  $\square$

**Лемма 16.**  $\mathfrak{L}(A)$  левонильпотентен.

Доказательство аналогично доказательству леммы 14. Только вместо алгебры правых умножений нужно рассмотреть алгебру левых умножений, а в ней идеал  $\mathfrak{R}$ , порожденный операторами  $R(a)$ ,  $a \in \text{Alt}(A)$ , и  $\Delta(x)$ ,  $x \in A$ , и воспользоваться леммой 15.

Поскольку правоальтернативная алгебра нильпотентна тогда и только тогда, когда она одновременно правонильпотентна и левонильпотентна [4, гл. 16], из лемм 14 и 16 вытекает

**Теорема 5.** Верхний ниль-радикал конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры, удовлетворяющей существенному тождеству, нильпотентен.

В заключение сформулируем ряд наиболее интересных открытых вопросов теории бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр.

1. Является ли нильпотентным радикал свободной конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры?
2. Верно ли, что разрешимый идеал конечно порожденной бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры нильпотентен?
3. Будет ли разрешимой бинарно  $(-1, 1)$ -алгебра с тождеством  $x^n = 0$ ?
4. Верно ли, что квадрат разрешимой бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры нильпотентен?
5. Существуют ли первичные бинарно  $(-1, 1)$ -алгебры, не являющиеся ни альтернативными алгебрами, ни алгебрами типа  $(-1, 1)$ ?

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Днестровская тетрадь. Нерешенные проблемы теории колец и модулей. 4-е изд. Новосибирск: Наука, 1993.
2. Пчелинцев С. В. Нильпотентность ассоциаторного идеала свободного конечно порожденного  $(-1, 1)$ -кольца // Алгебра и логика. 1975. Т. 14, № 5. С. 543–571.
3. Пчелинцев С. В. О центральных идеалах конечно порожденных бинарно  $(-1, 1)$ -алгебр // Мат. сб. 2002. Т. 193, № 4. С. 113–134.
4. Жевлаков К. А., Слинько А. М., Шестаков И. П., Ширшов А. И. Кольца, близкие к ассоциативным. М.: Наука, 1978.
5. Шестаков И. П. Абсолютные делители нуля и радикалы конечно порожденных альтернативных алгебр // Алгебра и логика. 1976. Т. 15, № 5. С. 585–602.
6. Скосырский В. Г. О радикалах йордановых алгебр // Сиб. мат. журн. 1988. Т. 29, № 2. С. 154–166.
7. Львов И. В. Теорема Брауна о радикале конечно порожденной PI-алгебры. Новосибирск, 1984. (Препринт/ИМ СО АН СССР; № 63).
8. Шестаков И. П. Конечно порожденные специальные йордановы и альтернативные PI-алгебры // Мат. сб. 1983. Т. 122, № 1. С. 31–40.
9. Медведев Ю. А. Представления конечно порожденных йордановых PI-алгебр // Изв. АН СССР. Сер. мат. 1988. Т. 52, № 1. С. 64–78.
10. Скосырский В. Г. О нильпотентности в йордановых и правоальтернативных алгебрах // Алгебра и логика. 1979. Т. 18, № 1. С. 73–85.
11. Kleinfeld E. Right alternative rings // Proc. Amer. Math. Soc. 1953. V. 4. P. 939–944.



12. *Thedy A.* Right alternative rings // J. Algebra. 1975. V. 37. P. 1–43.
13. *Hentzel I. R., Smith H. F.* Simple locally  $(-1, 1)$  nil rings // J. Algebra. 1986. V. 101. P. 262–272.
14. *Пчелинцев С. В.* Бинарно  $(-1, 1)$ -нильалгебры // Мат. заметки. 1990. Т. 48, № 1. С. 103–109.
15. *Пчелинцев С. В.* Первичные алгебры и абсолютные делители нуля // Изв. АН СССР. Сер. мат. 1986. Т. 50, № 1. С. 79–100.
16. *Penico A. J.* The Wedderburn principal theorem for Jordan algebras // Proc. Amer. Math. Soc. 1951. V. 70. P. 404–420.
17. *Пчелинцев С. В.* О локально нильпотентном радикале в некоторых классах правоальтернативных колец // Сиб. мат. журн. 1976. Т. 17, № 2. С. 340–360.
18. *Hentzel I. R.* Nil semi-simple locally  $(-1, 1)$  rings // Bull. Iranian Math. Soc. 1981. V. 9. P. 11–14.

*Статья поступила 3 июня 2003 г.*

*Пчелинцев Сергей Валентинович*

*Финансовая академия при правительстве Российской Федерации,  
Ленинградский пр., 49, Москва 125468*