

## БАЗИС ТОЖДЕСТВ АЛГЕБРЫ ПРОСТЫХ ВКЛЮЧЕНИЙ

С. Р. Сверчков

**Аннотация.** Доказано, что все тождества алгебры простых включений от счетного числа порождающих над полем нулевой характеристики следуют из правосимметричного тождества. Доказано, что базисы свободной специальной йордановой алгебры и специальной алгебры простых включений совпадают. Построена бесконечная серия соотношений в алгебре простых включений, выполняющаяся для слов длины  $k$ ,  $k \in \mathbb{N}$ .

**Ключевые слова:** теория компьютерных вычислений ДНК, алгебра простых включений, специальная алгебра простых включений, правосимметричная алгебра.

**1. Введение.** Определим на свободной ассоциативной алгебре  $\text{Ass}[X]$  от порождающих  $X = \{x_1, \dots, x_n, \dots\}$  новую операцию умножения  $*$  по следующему правилу:

$$x_{i_1} \dots x_{i_n} * a = \sum_{k=0}^n x_{i_1} \dots x_{i_k} a x_{i_{k+1}} \dots x_{i_n},$$

где  $a$  — произвольный элемент из  $\text{Ass}[X]$ , и если  $b = \sum \alpha_s u_s$ , где  $\alpha_s \in F$ ,  $u_s$  — одночлены из  $\text{Ass}[X]$ , то

$$b * a = \sum \alpha_s (u_s * a).$$

Введенная операция  $*$  называется *операцией правых простых включений*. Операция простых включений впервые введена М. Бремнером [1] и является алгебраической формализацией операции нормальных включений в теории компьютерных вычислений ДНК (см. [2, 3]).

Новую алгебру  $\langle \text{Ass}[X], +, * \rangle$  назовем *алгеброй правых простых включений* от множества порождающих  $X$  и будем обозначать через  $\text{Ass}^*[X]$ . Известно, что алгебра  $\text{Ass}^*[X]$  удовлетворяет правосимметричному тождеству

$$(x, y, z) = (x, z, y), \quad (1)$$

где  $(x, y, z) = (x * y) * z - x * (y * z)$  — ассоциатор элементов  $x, y, z \in \text{Ass}^*[X]$ . Впервые этот факт доказан Герстенхабером в [4].

Аналогично можно определить операцию *левых простых включений*

$$a * x_{i_1} \dots x_{i_n} = \sum_{k=0}^n x_{i_1} \dots x_{i_k} a x_{i_{k+1}} \dots x_{i_n}$$

и построить алгебру *левых простых включений*. Соответственно эта алгебра будет удовлетворять левосимметричному тождеству  $(x, y, z) = (y, x, z)$ . Нетрудно заметить, что категории алгебр левых и правых простых включений, равно

как и категории левосимметричных и правосимметричных алгебр, эквивалентны. Любая такая алгебра меняет свою левую (правую) симметрию на противоположную при новом умножении  $(u, y) = y * x$ . Соответственно эта новая операция «переписывает» любое левое (правое) соотношение в правый (левый) его аналог.

Далее под *алгеброй простых включений* понимается алгебра правых простых включений.

В [1] с помощью компьютерной программы доказано, что все тождества степени 4 алгебры  $\text{Ass}^*[X]$  следуют из (1). В случае тождеств степени 5 построено соотношение, которое выполняется для всех слов алгебры  $\text{Ass}^*[X]$  длины 2.

Обозначим через  $RS$  многообразие правосимметричных алгебр и через  $RS[X]$  — свободную алгебру в многообразии  $RS$  от порождающих  $X = \{x_1, \dots, x_n, \dots\}$ .

Нам потребуется описание базиса свободной правосимметричной алгебры  $RS[X]$ , построенного Сегалом [5].

Обозначим через  $W$  множество всех неассоциативных слов от  $X$ , через  $d(w)$  — длину  $w \in W$ . Пусть  $w = uv \in W$ . Тогда  $l(w) = u$ ,  $r(w) = v$  называют *левым* и *правым множителями слова  $w$* . Если  $w \in X$ , то считаем, что  $l(w) = 1$ ,  $r(w) = w$ . Определим порядок на  $W$  по правилу:  $u < v$ , если  $d(u) < d(v)$  или если  $d(u) = d(v)$ ,  $r(u) < r(v)$ , или если  $d(u) = d(v)$ ,  $r(u) = r(v)$  и  $l(u) < l(v)$ .

Определим *базис Сегала* на  $RS[X]$  индукцией по  $d(w)$ . Если  $d(w) \leq 2$ , то  $w$  — базисное слово. Пусть  $d(w) = n$ ,  $n \geq 3$ , и все базисные слова длины меньше  $n$  уже определены. Тогда  $w$  — базисное слово, если  $w = x_i u$ ,  $x_i \in X$ ,  $u$  — базисное слово или  $w = (ab)c$ , где  $a, b, c, ab$  — базисные слова и  $b \leq c$ .

Для записи неассоциативных слов будем использовать левонормированную расстановку скобок, т. е.  $v_1 \dots v_n$  означает  $(\dots (v_1 v_2) \dots v_{n-1}) v_n$ . Рассмотрим произвольное слово  $w \in W$ . Пусть  $w = x_i a_1 \dots a_m$ , где  $x_i \in X$ ,  $a_j \in W$ . Тогда  $b(w) = x_i$  назовем *началом  $w$* , число  $R(w) = m$  —  *$R$ -длиной слова  $w$* . Полагаем  $R(w) = 0$ , если  $w \in X$ . Например, если  $w = x_1((x_1, x_1)x_1)(x_1 x_1)$ , то  $d(w) = 6$ ,  $R(w) = 2$ .

Все алгебры в данной работе рассматриваются над полем  $F$  нулевой характеристики. Поэтому определяющие тождества многообразия алгебр над  $F$  можно считать полилинейными. Стандартные определения и обозначения взяты из [6].

**2. Базис тождеств алгебры  $\text{Ass}^*[X]$ .** Пусть  $J$  — некоторая алгебра над  $F$  и  $A \subseteq J$ . Через  $L_J(A)$  обозначим линейное подпространство  $J$ , порожденное множеством  $A$  в  $J$ , т. е.

$$L_J(A) = \left\{ \sum_i \alpha_i a_i \mid \alpha_i \in F, a_i \in A \right\}.$$

Пусть  $k_1, \dots, k_m$  — некоторый набор ненулевых натуральных чисел. Обозначим  $L = L(k_1, \dots, k_m \mid y) = L_{\text{Ass}[y, X]}(y^{k_1} a_1 y^{k_2} a_2 \dots a_{m-1} y^{k_m} \mid a_1, \dots, a_{m-1} \in \text{Ass}[X])$ .

**Лемма 1.** Пусть  $b_i, i \in I$ , — произвольный базис  $\text{Ass}[X]$ . Тогда множество  $B = \{y^{k_1} b_{i_1} y^{k_2} b_{i_2} \dots b_{i_{m-1}} y^{k_m}\}$ , где  $(i_1, \dots, i_{m-1})$  пробегает все различные наборы из  $I^{m-1}$ , является базисом  $L$ .

**Доказательство.** Пусть  $A = \bigotimes_{i=1}^{m-1} \text{Ass}[X]$  — тензорное произведение линейных пространств над  $F$ . Рассмотрим отображение  $\varphi : A \rightarrow L$ , определенное

по правилу

$$\varphi(a_1 \otimes \dots \otimes a_{m-1}) = y^{k_1} a_1 y^{k_2} a_2 \dots a_{m-1} y^{k_m}.$$

Нетрудно заметить, что  $\varphi$  — изоморфизм. Следовательно, множество  $B$  — базис  $L$ . Лемма доказана.

**Лемма 2.** Пусть  $C = \{f_i, i \in I\}$  — множество всех полилинейных одночленов от  $x_1, \dots, x_n$  из базиса Сегала степени  $\leq n$ . Тогда для любого  $s > n$  множество

$$C|_{x_1=y_1^s, \dots, x_n=y_n^s} = \{f_i|_{x_1=y_1^s, \dots, x_n=y_n^s}, f_i \in C\}$$

линейно независимо в алгебре  $\text{Ass}^*[Y]$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Проведем индукцию по  $n$ . Для  $n = 1, 2$  утверждение индукции очевидно. Пусть утверждение индукции верно для всех полилинейных одночленов от  $x_1, \dots, x_{n-1}$  степени  $\leq n-1$  из базиса Сегала. Предположим противное, т. е. что множество  $C|_{x_1=y_1^s, \dots, x_n=y_n^s}$  линейно зависимо в  $\text{Ass}^*[Y]$  для некоторого  $s > n$ . Зафиксируем число  $s$ . Будем для краткости писать  $\bar{f} = f|_{x_1=y_1^s, \dots, x_n=y_n^s}$ . Предположим, что существует нетривиальная линейная комбинация элементов из  $C$ ,  $f = \sum_{i \in J} \alpha_i f_i$ ,  $\alpha_i \neq 0$  для всех  $i \in J \subseteq I$ , такая,

что  $\bar{f} = \sum_{i \in J} \alpha_i \bar{f}_i = 0$ . Пусть  $R(f) = \max_{i \in J} R(f_i) = m$ . Очевидно, что  $m < n < s$ .

Среди всех слагаемых  $f = \sum_{i \in J} \alpha_i f_i$ ,  $\alpha_i \neq 0$ , выберем все слагаемые, имеющие  $R$ -длину  $m$  и одинаковое начало. Не ограничивая общности, считаем, что все они начинаются с  $x_1$ . Тогда

$$f = \sum_{(i_1, \dots, i_m) \in I_1} \alpha_{i_1 \dots i_m} x_1 a_{i_1} \dots a_{i_m} + \sum_{i \in I_2} \beta_i g_i, \tag{2}$$

где для любого  $(i_1, \dots, i_m) \in I_1$ ,  $i \in I_2$ , скаляры  $\alpha_{i_1 \dots i_m}$ ,  $\beta_i$  отличны от нуля;  $x_1 a_{i_1} \dots a_{i_m}$  и  $g_i$  — линейно независимые элементы базиса Сегала, причем либо  $b(g_i) = x_1$  и  $R(g_i) < m$ , либо  $b(g_i) \neq x_1$ .

Рассмотрим множество  $D = \{a_{i_k}\}$  всех различных элементов  $a_{i_k}$ , входящих в запись  $x_1 a_{i_1} \dots a_{i_m}$  первой суммы (2) для всех  $(i_1, \dots, i_m) \in I_1$ . По построению множество  $D$  состоит из линейно независимых полилинейных одночленов от  $x_2, \dots, x_n$  из базиса Сегала степени  $\leq n-1$ . По предположению индукции множество  $D|_{x_2=y_2^s, \dots, x_n=y_n^s}$  линейно независимо в алгебре  $\text{Ass}^*[X]$ . В силу нашего предположения

$$\bar{f} = \sum_{(i_1, \dots, i_m) \in I_1} \alpha_{i_1 \dots i_m} y_1^s * \bar{a}_{i_1} * \dots * a_{i_m} + \sum_{i \in I_2} \beta_i \bar{g}_i = 0. \tag{3}$$

Согласно сделанным замечаниям элементы вида  $y_1^{s-m} \bar{a}_{j_1} y_1 \bar{a}_{j_2} \dots \bar{a}_{j_m} y_1$ , где  $a_{j_s} \in D$ , будут входить только в первую сумму (3). Поэтому

$$\sum_{(i_1, \dots, i_m) \in I_1} \alpha_{i_1 \dots i_m} \sum_{\sigma \in S_m} (y_1^{s-m} \bar{a}_{i_{\sigma(1)}} y_1 \bar{a}_{i_{\sigma(2)}} \dots \bar{a}_{i_{\sigma(m)}} y_1) = 0.$$

Из леммы 1 вытекает, что  $\alpha_{i_1 \dots i_m} = 0$  для любого  $(i_1, \dots, i_m) \in I$ . Получено противоречие. Лемма доказана.

**Теорема 1.** Все тождества алгебры  $\text{Ass}^*[X]$  следуют из (1).

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Пусть  $f = f(x_1, \dots, x_n)$  — полилинейное однородное тождество в  $\text{Ass}^*[X]$ . Разложим  $f$  по базису Сегала  $f = \sum_{i \in I} \alpha_i f_i$ . Выберем

произвольное  $s > n$ . Тогда  $\bar{f} = f|_{x_1=y_1^s, \dots, x_n=y_n^s} = 0$  в алгебре  $\text{Ass}^*[Y]$ . Из леммы 2 получаем, что  $\alpha_i = 0$  для всех  $i \in I$ . Теорема доказана

**3. Специальные алгебры простых включений.** Напомним, что свободная специальная йорданова алгебра  $SJ[X]$  есть подалгебра алгебры  $\text{Ass}[X]^{(+)}$ , порожденная множеством  $X$ , относительно операции  $a \circ b = \frac{1}{2}(ab + ba)$ , где  $a, b \in \text{Ass}[X]$ .

По аналогии подалгебру алгебры  $\text{Ass}^*[X]$ , порожденную множеством  $X$ , назовем *специальной алгеброй простых включений от порождающих  $X$*  и будем обозначать ее через  $SI[X]$ . В этом пункте покажем, что линейные пространства  $SJ[X]$  и  $SI[X]$  совпадают, т. е.  $SJ[X] = SI[X]$ , и докажем, что все тождества  $SI[X]$  следуют из (1).

**Лемма 3.** В алгебре  $\text{Ass}^*[X]$  выполнены следующие соотношения:

$$(x_1 \dots x_n) * y = (x_1 \dots x_n) \circ y + \sum_{i=1}^n x_1 \dots (x_i \circ y) \dots x_n \quad (4)$$

для любого  $y \in \text{Ass}^*[X]$ ;

$$f(x_1 \dots x_n) * y = \sum_{i=1}^n f(x_1, \dots, x_i \circ y, \dots, x_n) + f(x_1, \dots, x_n) \circ y \quad (5)$$

для любого полилинейного многочлена  $f(x_1, \dots, x_n) \in SJ[X]$  и любого  $y \in \text{Ass}^*[X]$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. (4) Индукция по  $n$ . Очевидно, что

$$x_1 * y = yx_1 + x_1y = x_1 \circ y + x_1 \circ y.$$

Далее, по определению операции  $*$  и предположению индукции

$$\begin{aligned} (x_1 \dots x_n) * y &= (x_1 \dots x_{n-1}) * yx_n + x_1 \dots x_n y \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} x_1 \dots (x_i \circ y) \dots x_{n-1} x_n + (x_1 \dots x_{n-1}) \circ yx_n + x_1 \dots x_n y \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} x_1 \dots (x_i \circ y) \dots x_n + \frac{1}{2} yx_1 \dots x_n + \frac{1}{2} x_1 \dots x_{n-1} yx_n + x_1 \dots x_n y \\ &= \sum_{i=1}^n x_1 \dots (x_i \circ y) \dots x_n + (x_1 \dots x_n) \circ y. \end{aligned}$$

Соотношение (5) непосредственно следует из (4). Лемма доказана.

**Теорема 2.** Линейные пространства  $SJ[X]$  и  $SI[X]$  совпадают.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Достаточно доказать, что подпространства полилинейных многочленов  $SJ[X]$  и  $SI[X]$  совпадают.

1.  $SI[X] \subseteq SJ[X]$ . Возьмем однородный полилинейный многочлен  $f = f(x_1, \dots, x_n) \in SI[X]$  и докажем индукцией по  $n$ , что  $f \in SJ[X]$ . Для  $n = 1, 2$  утверждение очевидно. Пусть  $f = g * h$ , где  $g$  и  $h$  — однородные полилинейные многочлены из  $SI[X]$ . По предположению индукции  $g, h \in SJ[X]$ . Если  $g \in X$ , то по определению  $g * h = 2g \circ h \in SJ[X]$ . Пусть  $g = g(x_1, \dots, x_k)$ , где  $1 < k < n$ . Тогда

$$g(x_1, \dots, x_k) * h \stackrel{(5)}{=} \sum_{i=1}^k g(x_1, \dots, x_i \circ h, \dots, x_k) + g(x_1, \dots, x_k) \circ h \in SJ[X].$$

2.  $SJ[X] \subseteq SI[X]$ . Рассуждаем, как в п. 1. Пусть  $f \in SJ[X]$  и  $f = g(x_1, \dots, x_k) \circ h$ , где  $g = g(x_1, \dots, x_k)$ ,  $h \in SI[X]$ . Тогда

$$f = g \circ h \stackrel{(5)}{=} g * h - \sum_{i=1}^k g(x_1, \dots, x_i \circ h, \dots, x_k).$$

По предположению индукции  $x_i \circ h \in SI[X]$  для  $i = 1, \dots, k$ . Поэтому  $f \in SI[X]$ . Теорема доказана.

**Теорема 3.** Все тождества алгебры  $SI[X]$  следуют из (1).

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** С учетом того, что подстановки  $x_1 = y_1^s, \dots, x_n = y_n^s$  являются элементами  $SI[Y]$ , доказательство теоремы полностью повторяет доказательство теоремы 1. Теорема доказана.

**4. Соотношения Дирихле в алгебре  $\text{Ass}^*[X]$ .** Как упоминалось во введении, в работе Бремнера [1] с помощью компьютера построено соотношение степени 5, которое выполняется для всех слов алгебры  $\text{Ass}^*[X]$  длины 2 и не является следствием (1):

$$\begin{aligned} I(v, w, x, y, z) &= -((vw)x)y)z + ((vy)z)(wx) + ((vx)z)(vy) + ((vw)z)(xy) + ((vx)y)(wz) \\ &\quad + ((vw)y)(xz) + ((vw)x)(yz) - (v(xy))(wz) - (v(wy))(xz) \\ &\quad - (v(wx))(yz) + (vz)((wx)y) + (vy)((wx)z) + (vx)((wy)z) + (vw)((xy)z) \\ &\quad - (vz)(y(wx)) - (vy)(z(wx)) - (vz)(x(wy)) - (vx)(z(wy)) \\ &\quad - (vz)(w(xy)) - (vw)(z(xy)) - (vy)(x(wz)) - (vx)(y(wz)) - (vy)(w(xz)) \\ &\quad - (vw)(y(xz)) - (vx)(w(yz)) - (vw)(x(yz)) + v(((wx)y)z) \\ &\quad - v(((yz)(wx)) - v((xz)(wy)) - v((wz)(xy)) - v(z((wx)y)) - v(y((wx)z)) \\ &\quad - v(x((wy)z)) - v(w((xy)z)) - v(y(z(wx))) + v(z(x(wy))) + v(x(z(wy))) + v(z(y(wx))) \\ &\quad + v(z(w(xy))) + v(w(z(xy))) + v(y(x(wz))) + v(x(y(wz))) + v(y(w(xz))) \\ &\quad + v(w(y(xz))) + v(x(w(yz))) + v(w(x(yz))) = 0. \quad (6) \end{aligned}$$

В силу теоремы 1 соотношение (6) не является тождеством в алгебре  $\text{Ass}^*[X]$ . В частности, по лемме 2  $I(v, w, x, y, z) \neq 0$  для слов длины 6. Соотношение (6) имеет довольно сложную структуру, содержит 46 слагаемых и с трудом просматриваемую симметрию. В [1] естественно задается вопрос: существуют ли еще соотношения типа (6) в алгебре  $\text{Ass}^*[X]$ ?

В этом пункте мы построим бесконечную серию соотношений, выполняющихся для всех слов алгебры  $\text{Ass}^*[X]$  длины  $k$ ,  $k \in \mathbb{N}$ , которые не являются следствием правосимметрического тождества.

Алгоритм построения этих соотношений связан с простым принципом Дирихле: нельзя разместить  $n + 1$  зайцев в  $n$  клетках так, чтобы в каждой клетке было по одному зайцу.

Формализуем алгоритм размещения Дирихле. Пусть  $a = x_1 \dots x_n$  — одночлен из  $\text{Ass}[X]$  и  $r_1, \dots, r_k$ ,  $k \leq n + 1$ , — размещаемые переменные. Нам необходимо разместить  $r_1, \dots, r_k$  в  $n + 1$  ячейках  $\sqcup x_1 \sqcup x_2 \sqcup \dots \sqcup x_n \sqcup$  так, чтобы в каждой ячейке « $\sqcup$ » было не больше одной переменной. Определим оператор размещения  $T(r_1, \dots, r_k): \text{Ass}[X] \rightarrow \text{Ass}[X \cup \{r_1, \dots, r_k\}]$ , где  $k \leq n + 1$ , по

следующему правилу:

$$aT(r_1, \dots, r_k) = \sum_{\sigma \in S_k} \sum_{\substack{u_0, \dots, u_k \\ u_0 u_1 \dots u_k = a \\ \deg u_i \geq 1 \text{ при } i=1, \dots, k-1}} u_0 r_{\sigma(1)} u_2 r_{\sigma(2)} \dots u_{k-1} r_{\sigma(k)} u_k. \quad (7)$$

Например,

$$x_1 T(a) = ax_1 + x_1 a, \quad x_1 x_2 T(a, a) = 2(ax_1 a x_2 + a x_1 x_2 a + x_1 a x_2 a),$$

$$x_1 x_2 x_3 T(a, a, a) = 4! a x_1 a x_2 a x_3 a.$$

Обозначим через  $R_a$ ,  $a \in \text{Ass}^*[X]$ , оператор правого умножения в алгебре  $\text{Ass}^*[X]$ , т. е.

$$\forall b \in \text{Ass}^*[X] \quad b R_a = b * a.$$

Алгебру правых умножений  $\text{Ass}^*[X]$  обозначим через  $R(\text{Ass}^*[X])$ .

Определим  $D(x_1, \dots, x_m) \in R(\text{Ass}^*[X])$  рекуррентно от  $m$ :

$$D(x_1) = R_{x_1},$$

$$D(x_1, \dots, x_m) = D(x_1, \dots, x_{m-1}) R_{x_m} - \sum_{i=1}^{m-1} D(x_1, \dots, x_i * x_m, \dots, x_{m-1}). \quad (8)$$

**Лемма 4.** В алгебре  $\text{Ass}^*[X]$  выполнено соотношение

$$aD(y_1, \dots, y_k) = aT(y_1, \dots, y_k), \quad (9)$$

где  $1 \leq k \leq n + 1$ ;  $a, y_1, \dots, y_k \in \text{Ass}^*[X]$  и  $\deg(a) = n$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Достаточно проверить равенство (9) в случае, когда  $a = x_1 \dots x_n$  — одночлен из  $\text{Ass}^*[X]$ . Проведем индукцию по  $k$ . При  $k = 1$  из (7), (8) имеем  $aT(y_1) = a * y_1 = aD(y_1)$ . Пусть утверждение верно для  $k - 1$ , где  $1 < k - 1 < n + 1$ . Тогда

$$aD(y_1, \dots, y_{k-1}) R_{y_k} = aT(y_1, \dots, y_{k-1}) * y_k$$

$$\stackrel{(7)}{=} \left( \sum_{\sigma \in S_{k-1}} \sum_{\substack{u_0, \dots, u_{k-1} \\ u_0 u_1 \dots u_{k-1} = a \\ \deg u_i \geq 1 \text{ при } i=1, \dots, k-2}} u_0 y_{\sigma(1)} u_2 y_{\sigma(2)} \dots u_{k-2} y_{\sigma(k-1)} u_{k-1} \right)$$

$$* y_k = \sum_{\sigma \in S_k} \sum_{\substack{u_0, \dots, u_k \\ u_0 u_1 \dots u_k = a \\ \deg u_i \geq 1 \text{ при } i=1, \dots, k-1}} u_0 y_{\sigma(1)} u_2 y_{\sigma(2)} \dots u_{k-1} y_{\sigma(k)} u_k$$

$$- \sum_{i=1}^{k-1} aT(y_1, \dots, y_i * y_k, \dots, y_{k-1}) \stackrel{(7)}{=} aT(y_1, \dots, y_k) - \sum_{i=1}^{k-1} aD(y_1, \dots, y_i * y_k, \dots, y_{k-1}).$$

Отсюда  $aD(y_1, \dots, y_k) = aT(y_1, \dots, y_k)$ . Лемма доказана.

**Теорема 4.** В алгебре  $\text{Ass}^*[X]$  выполнены соотношения:

$$aD(y_1, \dots, y_{n+1}) * y_{n+2} = \sum_{i=1}^{n+1} aD(y_1, \dots, y_i * y_{n+2}, \dots, y_{n+1}) \quad (10)$$

для всех  $a, y_1, \dots, y_{n+2} \in \text{Ass}^*[X]$  и  $\deg(a) = n$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Достаточно проверить равенство (10) в случае, когда  $a = x_1 \dots x_n$  — одночлен из  $\text{Ass}^*[X]$ . Имеем

$$\begin{aligned} aD(y_1, \dots, y_{n+1})R_{y_{n+2}} &\stackrel{(9)}{=} aT(y_1, \dots, y_{n+1}) * y_{n+2} \\ &\stackrel{(7)}{=} \left( \sum_{\sigma \in S_{n+1}} y_{\sigma(1)}x_1 y_{\sigma(2)}x_2 \dots x_n y_{\sigma(n+1)} \right) * y_{n+2} \\ &= \sum_{i=1}^{n+1} \sum_{\sigma \in S_{n+1}} (y_{\sigma(1)}x_1 \dots (y_{\sigma(i)} * y_{n+2})x_i \dots x_n y_{\sigma(n+1)}) \\ &\stackrel{(7)}{=} \sum_{i=1}^{n+1} aT(y_1, \dots, y_i * y_{n+2}, \dots, y_{n+1}) \stackrel{(9)}{=} \sum_{i=1}^{n+1} aD(y_1, \dots, y_i * y_{n+2}, \dots, y_{n+1}). \end{aligned}$$

Теорема доказана.

В заключение автор выражает благодарность профессору И. Хенцелю, познакомившему автора с проблемами теории генетических алгебр, и профессору М. Бремнеру за постановку интересных вопросов.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. *Bremner M.* DNA computing, insertion of words and left-symmetric algebras // Proc. of the Maple conf., 17–20 Jule, 2005: ed. by Ilias S. Kotsireas. Waterloo: Maple Inc., 2005.
2. *Daley M., Kari L., McQuillan I.* Families of languages defined by ciliate bio-operations // Theoret. Comput. Sci. 2004. V. 320, N 1. P. 51–69.
3. *Daley M., Kari L.* DNA computing: Models and implementations // Comm. Theoret. Biology. 2002. V. 7. P. 177–198.
4. *Gerstenhaber M.* The cohomology structure of an associative ring // Ann. Math. 1963. V. 78. P. 267–288.
5. *Segal D.* Free left-symmetric algebras and an analogue of the Poincare–Birkhoff–Witt theorem // J. Algebra. 1994. V. 164. P. 750–772.
6. *Жевлаков К. А., Слинко А. М., Шестаков И. П., Ширшов А. И.* Кольца, близкие к ассоциативным. М.: Наука, 1978.

*Статья поступила 16 сентября 2008 г.*

Сверчков Сергей Робертович  
Новосибирский гос. университет,  
ул. Пирогова, 2, Новосибирск 630090  
sverchkovSR@yandex.ru