

Ж.С. САТАРОВ

**ОПРЕДЕЛЯЮЩИЕ СООТНОШЕНИЯ ОБОБЩЕННЫХ  
ОРТОГОНАЛЬНЫХ ГРУПП НАД КОММУТАТИВНЫМИ  
ЛОКАЛЬНЫМИ КОЛЬЦАМИ БЕЗ ЕДИНИЦЫ**

**1. Введение**

В [1] были выявлены образующие элементы и определяющие соотношения классической ортогональной группы  $O(n, R) = \{a \in GL(n, R) : a^{-1} = a^T\}$  ( $T$  — транспонирование) над произвольным коммутативным локальным кольцом  $R$  с 1, для которого выполнено условие

$$(R^\bullet)^2 + R^2 \subseteq (R^\bullet)^2, \tag{*}$$

где  $\bullet$  — взятие мультипликативной группы. В данной работе мы распространяем основные результаты [1] на (вообще говоря) безъединичные локальные кольца  $R$ . Важнейшими примерами коммутативного локального кольца с 1, обладающего свойством (\*), могут служить поле вещественных чисел  $\mathbb{R}$  и кольцо дуальных чисел  $D = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  (с почленным сложением и умножением, заданным как  $\langle \alpha, \beta \rangle \langle \gamma, \delta \rangle = \langle \alpha\gamma, \alpha\delta + \beta\gamma \rangle$  (напр., [2])). Частный случай результата [1], когда  $R = \mathbb{R}$ , был рассмотрен в [3].

Чтобы точнее сформулировать постановку задачи, приведем некоторые определения из [4]. Пусть  $\Lambda$  — произвольное (не обязательно с 1) ассоциативное кольцо и  $\circ$  — его присоединенное умножение, т. е.  $\alpha \circ \beta = \alpha + \alpha\beta + \beta$ . Элемент  $\alpha$  из  $\Lambda$  называется квазиобратимым, если для него  $\alpha \circ \alpha' = \alpha' \circ \alpha = 0$  при некотором  $\alpha' \in \Lambda$ . Совокупность всех квазиобратимых элементов  $\Lambda^\circ$  из  $\Lambda$  образует группу относительно операции  $\circ$  (где единицей будет 0). В случае, когда  $\Lambda$  имеет 1, отображение  $\Lambda^\bullet \rightarrow \Lambda^\circ$ ,  $1 + \alpha \rightarrow \alpha$  задает изоморфизм групп, поэтому группа  $\Lambda^\circ$  является обобщением понятия мультипликативной группы  $\Lambda^\bullet$  на самые общие случаи ассоциативных колец. Группу квазиобратимых матриц из полного матричного кольца  $\Lambda = M(n, R)$  обозначим через  $GL^\circ(n, R)$  и назовем ее обобщенной полной линейной группой степени  $n$  над кольцом  $R$ . В некоторых (важнейших) случаях как группу  $GL^\circ(n, R)$ , так и ее классические подгруппы, удастся описать на языке образующих и определяющих соотношений.

Пусть  $J(R)$  — радикал Джекобсона кольца  $R$  (т. е. его наибольший квазирегулярный идеал). Ассоциативное (не обязательно с 1) кольцо  $R$  будем называть *локальным*, если его факторкольцо  $\bar{R} = R/J(R)$  по радикалу Джекобсона образует тело. Пусть  $\bar{e}$  означает для локального кольца  $R$  единичный класс тела вычетов  $\bar{R}$ . Для этого кольца принимаем также следующие обозначения:  $R^2 = \{x^2 : x \in R\}$ ,  $R^{(2)} = \{x \circ x : x \in R^\circ\}$ . В данной работе мы находим образующие элементы и определяющие соотношения (классической) ортогональной группы  $O^\circ(n, R) = \{a \in GL^\circ(n, R) : a' = a^T\}$  степени  $n \geq 2$  над произвольным коммутативным локальным кольцом  $R$ , не обязательно обладающим 1, для которого выполнены условия

$$R^{(2)} + R^2 \subseteq R^{(2)} \tag{\subseteq}$$

и

$$(-e) \circ (-e) + \mu^2 = 0 \tag{=}$$

при некоторых  $e \in \bar{e}$ ,  $\mu \in R$  ( $e$  — вычет единичного класса). Найдем также образующие и соотношения специальной ортогональной группы  $SO^\circ(n, R)$ ,  $n \geq 2$ .

Очевидным примером локального кольца  $R$  с условиями  $(\subseteq)$ ,  $(=)$  является всякое коммутативное локальное кольцо с 1, для которого выполнено условие  $(*)$ , поскольку здесь условия  $(\subseteq)$ ,  $(=)$  могут быть заменены на  $(*)$  и  $(-1) \circ (-1) + 1^2 = 0$  соответственно. Можно привести пример и локального кольца без 1, также обладающего свойствами  $(\subseteq)$  и  $(=)$ . Пусть  $\Lambda$  — произвольное локальное кольцо (с единицей или нет), для которого выполнены условия  $(\subseteq)$ ,  $(=)$ , и  $\{0\} \neq K$  — также произвольное кольцо с нулевым умножением. Рассмотрим прямую сумму  $R = \Lambda \dot{+} K$ . Поскольку здесь  $J(K) = K$  ( $\Rightarrow J(R) = J(\Lambda) \dot{+} K$ ), то, профакторизовав по радикалу  $J(R)$ , имеем  $R/J(R) \simeq \Lambda/J(\Lambda) + \{0\} \simeq \Lambda/J(\Lambda)$ , т. е. кольцо  $R$  локально. Поскольку слагаемое  $K$  не имеет 1, кольцо  $R$  также не обладает 1. Построенное кольцо  $R$  удовлетворяет условиям  $(\subseteq)$  и  $(=)$ .

$(\subseteq)$ : действительно, произвольно взяв элементы  $\alpha + \beta \in R^\circ$  ( $\Leftrightarrow \alpha \in \Lambda^\circ$ ),  $\gamma + \delta \in R$ , при некотором  $\varepsilon \in \Lambda^\circ$  имеем  $(\alpha + \beta) \circ (\alpha + \beta) + (\gamma + \delta)^2 = (\alpha \circ \alpha + \gamma^2) + (\beta \circ \beta + \delta^2) = \varepsilon \circ \varepsilon + \beta \circ \beta = (\varepsilon + \beta) \circ (\varepsilon + \beta) \in R^{(2)}$ ;

$(=)$ : если  $-e, \mu$  — элементы из  $\Lambda$ , удовлетворяющие равенству  $(=)$ , то при любом  $\beta \in K$  имеем  $(-e + 0) \circ (-e + 0) + (\mu + \beta)^2 = (-e) \circ (-e) + \mu^2 = 0$ .

В дальнейшем  $R$  считается произвольным коммутативным локальным кольцом, для которого выполнены условия  $(\subseteq)$  и  $(=)$ . При представлении групп  $O^\circ(n, R)$ ,  $SO^\circ(n, R)$  используем метод трансформации, в простейших формах применявшийся еще при получении результатов [1], [3] и [5]. Пару  $\langle \alpha, \beta \rangle$  из  $R \times R$  назовем согласованной, если для нее  $\alpha \circ \alpha + \beta^2 = 0$ .

В работе принимаются следующие обозначения:  $\langle -e, \mu \rangle$  — фиксированная согласованная пара ( $e$  — вычет единичного класса  $\bar{e}$ );  $E(R \times R)$  — совокупность всех согласованных пар  $\langle \alpha, \beta \rangle$  из  $R \times R$ ; для согласованной пары  $\langle \alpha, \beta \rangle \in E(R \times R)$  и индексов  $i < j$   $T_{ij}(\alpha, \beta)$  означает матрицу из  $M(n, R)$ , у которой на позициях  $(i, i)$ ,  $(i, j)$ ,  $(j, i)$ ,  $(j, j)$  стоят элементы  $\alpha, \beta, -\beta, \alpha$  соответственно, а на прочих позициях — нули; для индексов  $i \leq j$   $\eta_{ij}$  означает символ, равный  $T_{ij}(-e, \mu)$  при  $i < j$  и 0 при  $i = j$ ; кроме того,  $O(R) = \{\varepsilon \in R^\circ : \varepsilon' = \varepsilon\}$  и  $d_k(\varepsilon) = \text{diag}(0, \dots, 0, \varepsilon, 0, \dots, 0)$ , где элемент  $\varepsilon$  стоит на  $k$ -м месте;  $\equiv$  — сравнение в  $R$  по модулю  $J(R)$ ; ' — как и выше, взятие квазиобратного элемента.

При представлении группы  $O^\circ(n, R)$  используем матрицы простейшего вида

$$\begin{aligned} T_{ij}(\alpha, \beta), \langle \alpha, \beta \rangle \in E(R \times R) \quad (i < j); \\ d_k(\varepsilon), \varepsilon \in O(R) \quad (1 \leq i, k, j \leq n). \end{aligned} \tag{1}$$

## 2. Стандартные формы в группе $O^\circ(n, R)$

В дальнейшем понадобится

**Предложение.** Для кольца  $R$  имеет место дизъюнктное разложение

$$R = \overline{-e} \cup R^\circ. \tag{U}$$

**Доказательство.** Включение  $\supseteq$  в (U) очевидно. Покажем  $\subseteq$ . Пусть  $-e \neq \alpha$  — произвольный элемент из  $R$ . Поскольку класс  $\overline{e + \alpha}$  обратим в  $\bar{R}$ , то найдется элемент  $x \in R$ , для которого  $x(e + \alpha) \equiv -\alpha$ . Отсюда имеем  $x \circ \alpha = x + x\alpha + \alpha \equiv xe + x\alpha + \alpha \equiv 0$ , т. е.  $\alpha \in R^\circ$ .

Пусть теперь  $x \in \overline{-e} \cap R^\circ$ . Тогда из  $x \equiv -e$  и  $x \circ x' = 0$  следует  $e = e + x' - x' \equiv -(x + xx' + x') = 0$  — противоречие.  $\square$

Наш метод использует стандартные формы элементов группы  $O^\circ(n, R)$ . Для индекса  $i$ ,  $1 \leq i < n$ , формами ступени  $i$  назовем слова алфавита (1) вида  $f_i = T_{i, i+1}(\alpha_{i+1}, \beta_{i+1}) \circ \dots \circ T_{in}(\alpha_n, \beta_n) \circ \eta_{is} = \prod_{i < k} T_{ik}(\alpha_k, \beta_k) \circ \eta_{is}$ , для которых  $\alpha_{i+1}, \dots, \alpha_n \in R^\circ$  и при  $s > i$  считается выполненным условие  $\beta_s \equiv 0$ . Стандартными формами в группе  $O^\circ(n, R)$  объявляются всевозможные комбинации  $d_1(\varepsilon_1) \circ \dots \circ d_n(\varepsilon_n) \circ f_{n-1} \circ \dots \circ f_1$ . Стандартное разложение  $d_1(\varepsilon_1) \circ \dots \circ d_n(\varepsilon_n) \circ f_{n-1} \circ \dots \circ f_1$  будем называть диагональным, если диагональными являются все буквы, входящие в это слово.

Стандартное строение в группе  $O^\circ(n, R)$  описывает

**Теорема 1.** *Элементы  $a$  из  $O^\circ(n, R)$  представляются в стандартном виде*

$$a = d_1(\varepsilon_1) \circ \dots \circ d_n(\varepsilon_n) \circ f_{n-1} \circ \dots \circ f_1,$$

причем любое такое представление для  $a = 0$  является диагональным.

Доказательство теоремы согласно разложению  $(\cup)$  различает случаи  $a_{11} \equiv -e$  и  $a_{11} \in R^\circ$  ( $a_{11}$  — элемент матрицы  $a$ , стоящий на пересечении первой строки и первого столбца). Оно использует условие  $(\subseteq)$  и проводится аналогично теореме 1 из [1]. Эти повторяющиеся подробности мы опускаем.

### 3. Соотношения группы $O^\circ(n, R)$

При  $\beta = 0$  принимаем специальное обозначение  $T_{ij}(\alpha, \beta) = h_{ij}(\alpha)$ . Для матрицы  $a = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} \in O(2, R)$  равенства  $a \circ a^\top = a^\top \circ a = 0$  влекут за собой цепочку  $\alpha \equiv -e \Leftrightarrow \beta \equiv e \vee \beta \equiv -e \Leftrightarrow \gamma \equiv e \vee \gamma \equiv -e \Leftrightarrow \delta \equiv -e$ . Отсюда, пользуясь свойством квазимультимпликативности  $(\det^\circ)$  (см. §6), можем записать в алфавите (1) непосредственно проверяемые 15 соотношений, составляющих 6 совокупностей. Приведем эти соотношения в описательном виде

1. а)  $d_i(\varepsilon) \circ d_i(\sigma) = d_i(\varepsilon \circ \sigma)$ ,  
 б)  $d_i(\varepsilon) \circ d_k(\sigma) = d_k(\sigma) \circ d_i(\varepsilon)$ ,  $i \neq k$ ;
2. для индексов  $i < j$  и аргументов  $\beta \neq 0$ ,  $\varepsilon \in O(R)$ 
  - а)  $T_{ij}(\alpha, \beta) \circ d_k(\varepsilon) = d_k(\varepsilon) \circ T_{ij}(\alpha, \beta)$ ,  $k \neq i, j$ ,
  - б)  $T_{ij}(\alpha, \beta) \circ d_k(\varepsilon) = d_k(\varepsilon) \circ T_{ij}(\alpha, \beta + \beta\varepsilon)$ ,  $k \in \{i, j\}$ ,
  - в)  $h_{ij}(\varepsilon) = d_i(\varepsilon) \circ d_j(\varepsilon)$ ,
  - д)  $\eta_{ij} \circ d_k(\varepsilon) = d_k(\varepsilon) \circ T_{ij}(\varepsilon\mu^2, \mu\varepsilon - \mu\varepsilon e) \circ \eta_{ij}$ ,  $k \in \{i, j\}$ ;
3. для индексов  $i < p$  и аргументов  $\beta \neq 0$ ,  $\delta \neq 0$ 
  - а)  $T_{ip}(\alpha, \beta) \circ T_{ip}(\gamma, \delta) = \begin{cases} T_{ip}(\tau, a), & \text{если } \tau = \alpha \circ \gamma - \beta\delta \neq -e; \\ T_{ip}(b, c) \circ \eta_{ip} & \text{в противном случае,} \end{cases}$   
 где  $a = \beta + \delta + \alpha\delta + \beta\gamma$ ,  $b = \tau \circ (-e) + a\mu$ ,  $c = a - a e - \mu - \tau\mu$ ,
  - б)  $\eta_{ip} \circ T_{ip}(\alpha, \beta) = T_{ip}(\alpha, \beta) \circ \eta_{ip}$ ;
4. для индексов  $\{p, q\} \cap \{s, k\} = \emptyset$  и аргументов  $\beta \neq 0$ ,  $\delta \neq 0$

$$T_{pq}(\alpha, \beta) \circ T_{sk}(\gamma, \delta) = T_{sk}(\gamma, \delta) \circ T_{pq}(\alpha, \beta);$$

5. для индексов  $i < p < q$  и аргумента  $\beta \neq 0$ 
  - а)  $\eta_{iq} \circ T_{ip}(\alpha, \beta) = T_{pq}(x, y) \circ T_{ip}(b, \beta - e\beta) \circ T_{iq}(z, t) \circ \eta_{iq}$ , где  $x = \alpha \circ b + c(e\beta - \beta)$ ,  $y = \beta\mu + (\beta - \beta e)t + \beta\mu z$ ,  $b = a \circ z + (e\alpha - \alpha)\mu t$ ,  $c = \beta e - \beta + (\beta e - \beta)z + \beta\mu t$ ,  $z = a \circ \gamma'$ ,  $t = (e\alpha - \alpha)\mu\gamma' + (e\alpha - \alpha)\mu$ ,  $a = \alpha + (e^2 - 2e)\alpha$  и  $\gamma$  определен из  $a \circ a + (e\alpha\mu - \alpha\mu)^2 = \gamma \circ \gamma$ ;
  - б)  $\eta_{ip} \circ T_{iq}(\alpha, \beta) = T_{pq}(x, y) \circ T_{ip}(b, e\alpha - \alpha) \circ T_{iq}(z, t) \circ \eta_{ip}$ , где  $x = (\alpha\mu)^2 \circ b + c(\alpha - e\alpha)$ ,  $y = -\mu\beta + (\mu - \mu e)\alpha t - \mu\beta z$ ,  $b = a \circ z + (\beta - e\beta)t$ ,  $c = \mu\alpha e - \mu\alpha + (\mu e - \mu)\alpha z - \mu\beta t$ ,  $z = a \circ \gamma'$ ,  $t = (\beta - e\beta)\gamma' + \beta - e\beta$ ,  $a = \alpha + (e^2 - 2e)\alpha$  и  $\gamma$  определен из  $a \circ a + (\beta - e\beta)^2 = \gamma \circ \gamma$ ;
  - в)  $\eta_{ip} \circ T_{pq}(\alpha, \beta) = T_{pq}(x, y) \circ T_{ip}(b, \mu\alpha - \mu\alpha e) \circ T_{iq}(z, t) \circ \eta_{ip}$ , где  $x = a \circ b + c(\mu e - \mu)\alpha$ ,  $y = \beta - e\beta + (e\alpha - \alpha)\mu t + (\beta - e\beta)z$ ,  $a = \alpha + (e^2 - 2e)\alpha$ ,  $b = (\alpha\mu^2) \circ z + \mu\beta t$ ,  $c = (\alpha - e\alpha)\mu + (\alpha - e\alpha)\mu z + (\beta - e\beta)z$ ,  $z = (\alpha\mu^2) \circ \gamma'$ ,  $t = \mu\beta\gamma' + \mu\beta$  и  $\gamma$  определен из  $(\alpha\mu^2) \circ (\alpha\mu^2) + (\mu\beta)^2 = \gamma \circ \gamma$ ;
  - д)  $\eta_{iq} \circ T_{pq}(\alpha, \beta) = T_{pq}(x, y) \circ T_{ip}(b, -\mu\beta) \circ T_{iq}(z, t) \circ \eta_{iq}$ , где  $x = \alpha \circ b + c\beta\mu$ ,  $y = \beta - \beta e - \beta\mu t + (\beta - \beta e)z$ ,  $b = (\alpha\mu^2) \circ z + (\mu - \mu e)\alpha t$ ,  $c = \beta\mu + \beta\mu z + (\beta - \beta e)t$ ,  $z = (\alpha\mu^2) \circ \gamma'$ ,  $t = (\mu - \mu e)\alpha\gamma' + (\mu - \mu e)\alpha$  и  $\gamma$  определен из  $(\alpha\mu^2) \circ (\alpha\mu^2) + (\mu\alpha - \mu\alpha e)^2 = \gamma \circ \gamma$ ;
6. для индексов  $i < p < q$  и аргументов  $\alpha, \gamma \in R^\circ$ ,  $\psi \neq 0$

- а)  $T_{ip}(\alpha, \beta) \circ T_{iq}(\gamma, \delta) \circ T_{pq}(\varphi, \psi) = T_{pq}(k, g) \circ T_{ip}(f, a) \circ T_{iq}(z, t)$ , где  $z = \alpha \circ \gamma \circ \Delta'$ ,  $t = b\Delta' + b$ ,  $\Delta$  — элемент, определенный из  $\alpha \circ \gamma \circ \alpha \circ \gamma + b^2 = \Delta \circ \Delta$ ,  $b = \delta + \alpha\delta + \beta\psi + \delta\varphi + \alpha\delta\varphi$ ,  $a = \beta + \beta\varphi - \delta\psi - \alpha\delta\psi$ ,  $f = \alpha\circ\gamma\circ z + bt$ ,  $k = c\circ f - ha$ ,  $c = \alpha\circ\varphi + \beta\delta\psi$ ,  $h = -\beta - \beta\gamma - \beta z - \beta\gamma z + dt$ ,  $d = \psi - \beta\delta + \alpha\psi - \beta\delta\varphi$ ,  $g = d + \beta t + \beta\gamma t + dz$ ;
- б)  $T_{iq}(\alpha, \beta) \circ T_{ip}(\gamma, \delta) = T_{pq}(d, \delta t) \circ T_{ip}(a, \delta + \alpha\delta) \circ T_{iq}(z, t)$ , где  $d = \gamma \circ a + (\delta + \delta z)(\delta + \alpha\delta)$ ,  $a = \alpha \circ \gamma \circ z + \beta t$ ,  $z = \alpha \circ \gamma \circ \Delta'$ ,  $t = \beta\Delta' + \beta$  и  $\Delta$  определен из  $\alpha \circ \gamma \circ \alpha \circ \gamma + \beta^2 = \Delta \circ \Delta$ .

#### 4. Трансформационное преобразование

В этом пункте докажем так называемую теорему о трансформации, которая при доказательстве основного утверждения работы играет фундаментальную роль. Сначала на множестве всех слов алфавита (1) введем отношения  $\overset{i}{\rightsquigarrow}$ ,  $1 \leq i < n$ , положив  $w \overset{i}{\rightsquigarrow} v$  в том и только том случае, когда эти слова связаны соотношением  $w = X \circ v$ , где слово  $X$  не содержит буквы вида  $T_{kj}(\alpha, \beta)$ ,  $\beta \neq 0$ ,  $k \leq i$ . Отношения  $\overset{i}{\rightsquigarrow}$  очевидным образом являются рефлексивными и транзитивными. Через  $I(v)$  обозначим совокупность индексов всех букв слова  $v$ . Всюду ниже символами  $\langle *, * \rangle$  (с индексами и без них) будут обозначаться, вообще говоря, различные на разных местах пары из  $E(R \times R)$ . В дальнейшем понадобится

**Лемма.** Для любых перестановок  $m, \dots, r$  и  $s, \dots, k$ , составленных из одних и тех же чисел, больших  $i$ , слово  $v = T_{im}(\alpha_m, \beta_m) \circ \dots \circ T_{ir}(\alpha_r, \beta_r)$ ,  $\alpha_t \in R^\circ$ ,  $\beta_t \neq 0$ ,  $t = m, \dots, r$ , соотношениями 6<sub>b</sub>), 3<sub>a</sub>) и 4 можно привести к виду  $v \overset{i}{\rightsquigarrow} T_{is}(*, *) \circ \dots \circ T_{ik}(*, *)$ , где  $*_t \neq 0$  и  $*_t \equiv 0 \Leftrightarrow \beta_t \equiv 0$  при всех  $t = s, \dots, k$ .

**Доказательство.** Пусть в  $v$  буква  $T_{is}(\alpha_s, \beta_s)$  находится не на первом месте и  $T_{ip}(\alpha_p, \beta_p)$  — буква, предшествующая ей. Применяя к слову  $v = X \circ [T_{ip}(\alpha_p, \beta_p) \circ T_{is}(\alpha_s, \beta_s)] \circ Y$  соотношения 6<sub>b</sub>) (возможно в обратном порядке),  $T_{ip}(x, y) \circ T_{ip}(x, -y) = 0$  ( $\Leftarrow$  3<sub>a</sub>) и 4, будем иметь  $v \overset{i}{\rightsquigarrow} X \circ T_{is}(*, *) \circ T_{ip}(*, *) \circ Y$ , т. е. буква  $T_{is}(\alpha, \beta)$  перекинута налево. Продолжая это перемещение и далее, будем иметь  $v \overset{i}{\rightsquigarrow} T_{is}(*, *) \circ \tilde{Y}$ , где слово  $\tilde{Y}$  не содержит индекс  $s$ . Аналогичным образом вытягиваем из  $\tilde{Y}$  букву с надлежащими индексами и т. д. В результате действительно приходим к требуемой записи  $v \overset{i}{\rightsquigarrow} T_{is}(*, *) \circ \dots \circ T_{ik}(*, *)$ . Здесь утверждение, что  $*_t \neq 0$  и  $*_t \equiv 0 \Leftrightarrow \beta_t \equiv 0$ , просто следует из соотношений 6<sub>b</sub>).  $\square$

Сформулируем теперь упомянутую выше теорему.

**Теорема 2** (о трансформации букв). Пусть  $f_i$  — произвольная ненулевая форма степени  $i$  и  $x$  — также произвольная ненулевая буква алфавита (1), индексы которой не меньше  $i$ . Тогда при помощи соотношений 1–6 можно выполнить преобразование  $v = f_i \circ x \overset{i}{\rightsquigarrow} \tilde{f}_i$ , где  $\tilde{f}_i$  — некоторая форма степени  $i$ .

**Доказательство.** Если  $I(f_i) \cap I(x) = \emptyset$ , то, применяя соотношения 2<sub>a</sub>), 2<sub>b</sub>) и 4, для рассматриваемого слова сразу будем иметь  $v \overset{i}{\rightsquigarrow} f_i$ . Поэтому впредь это пересечение будем считать непустым. Ниже  $F_i$  будет означать некоторое слово вида  $F_i = T_{ir}(*_r, *) \circ \dots \circ T_{im}(*_m, *)$ , где  $i < r < \dots < m$  и  $*_r, \dots, *_m \in R^\circ$  (сюда включается и случай  $F_i = \emptyset$ ). Всюду через  $T_{ij}(*, \cdot)$  обозначается буква со вторым аргументом  $\cdot \equiv \circ$ . Если  $p \notin I(F_i)$ , то этот факт записываем как  $F_i(\neq p)$ . Аналогичный смысл придается и записи  $F_i(\neq p, q)$ . Далее для простоты на протяжении всего параграфа  $\overset{i}{\rightsquigarrow}$  будет означать отношение  $\overset{i}{\rightsquigarrow}$ . Пусть  $f_i = F_i \circ \eta_{is}$ . Доказательство является комбинаторным и различает следующие случаи.

$$x = T_{pq}(\alpha, \beta), \quad \beta \neq 0 \quad (p \geq i).$$

I.  $s = i$ , т. е.  $v = F_i \circ T_{pq}(\alpha, \beta) = \prod_{i < k} T_{ik}(*, *) \circ T_{pq}(\alpha, \beta)$ .

A. Пусть сначала  $p = i$ . Применяя лемму, рассматриваемое слово представим в виде  $v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq q) \circ [T_{iq}(*, *) \circ T_{iq}(\alpha, \beta)]$ , которое дальнейшим применением (к выделенному отрезку) соотношений  $\mathfrak{Z}_a$ ) приводится к одному из видов

$$v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq q) \circ T_{iq}(*, *), \quad v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq q) \circ T_{iq}(*, \cdot) \circ \eta_{iq}.$$

Эти слова с помощью леммы преобразуются к требуемым формам  $v \xrightarrow{\sim} F_i$  и  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{iq}$  соответственно.

B. Пусть  $p > i$ . Используя в этом случае лемму, будем иметь  $v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, q) \circ [T_{ip}(*, *) \circ T_{iq}(*, *) \circ T_{pq}(\alpha, \beta)]$ . Полученное слово применением соотношений  $\mathfrak{b}_a$ ), 4,  $2_a$ ),  $2_b$ ),  $2_c$ ) принимает форму  $v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, q) \circ T_{ip}(*, *) \circ T_{iq}(*, *)$ , т. е. приводимость  $v \xrightarrow{\sim} \tilde{f}_i$  в рассматриваемом случае сводится к повторному применению разобранного п. A.

II.  $s > i$ , т. е.  $v = F_i \circ \eta_{is} \circ T_{pq}(\alpha, \beta)$ .

C. Рассмотрим случай  $p = i$ . Пусть сначала  $q < s$ . Используя лемму и соотношения  $\mathfrak{b}_a$ ),  $\mathfrak{b}_a$ ),  $\mathfrak{Z}_a$ ), 4,  $2_a$ ),  $2_b$ ),  $2_c$ ), имеем

$$\begin{aligned} v &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq q, s) \circ [T_{iq}(*, *) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ T_{qs}(*, *)] \circ T_{iq}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq q, s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ [T_{iq}(*, *) \circ T_{iq}(*, \cdot)] \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq q, s) \circ T_{iq}(*, *) \circ [T_{is}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot)] \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} F_i(\neq s) \circ T_{is}(*, *_{s}) \circ \eta_{is}. \end{aligned}$$

Поскольку здесь  $*_s \equiv 0$ , последнее применением леммы даст  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{is} = \tilde{f}_i$ .

Пусть теперь  $q = s$ . Применяя лемму и соотношения  $\mathfrak{Z}_b$ ), имеем  $v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq q) \circ [T_{iq}(*, *_{q}) \circ T_{iq}(\alpha, \beta)] \circ \eta_{iq}$ , которое дальнейшим применением  $\mathfrak{Z}_a$ ) (при  $*_{q} \neq 0$ ) даст либо  $v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq q) \circ T_{iq}(*, *) \circ \eta_{iq}$ , либо  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ [\eta_{iq} \circ \eta_{iq}]$ . Первый случай уже знакомыми рассуждениями даст  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{iq} = \tilde{f}_i$ . Во втором случае, применяя  $\mathfrak{Z}_a$ ), приходим к виду  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ T_{iq}(*, \cdot)$ , рассмотренному в п. A.

Приводимость  $v \xrightarrow{\sim} \tilde{f}_i$  при  $q > s$  показывается аналогично случаю  $q < s$  при помощи соотношений  $\mathfrak{b}_b$ ).

D. Пусть теперь  $p > i$ . Разберем сначала случай  $q = s$ . Используя лемму и соотношения  $\mathfrak{b}_d$ ),  $\mathfrak{b}_a$ ), 4,  $\mathfrak{Z}_a$ ),  $2_a$ ),  $2_b$ ),  $2_c$ ), имеем

$$\begin{aligned} v &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ [T_{ip}(*, *) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ T_{ps}(*, *)] \circ T_{ip}(*, *) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ [T_{ip}(*, *) \circ T_{ip}(*, *)] \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \left[ \begin{array}{c} T_{ip}(*, *) \vee \\ T_{ip}(*, \cdot) \circ \eta_{ip} \end{array} \right] \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{is}. \end{aligned}$$

В первом случае, продолжая преобразования, приходим к слову знакомого вида  $v \xrightarrow{\sim} F_i(\neq s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{is}$ . Во втором случае, применяя лемму и соотношения  $\mathfrak{b}_b$ ),  $\mathfrak{b}_a$ ),  $\mathfrak{Z}_a$ ), 4, получим

$$\begin{aligned} v &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ [\eta_{ip} \circ T_{is}(*, \cdot)] \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ [T_{is}(*, \cdot) \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{ps}(*, *)] \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{ip} \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ [T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{ip}(*, \cdot)] \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{ip} \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\ &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ [T_{is}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot)] \circ \eta_{ip} \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{ip} \circ \eta_{is}. \end{aligned}$$

Применяя к полученному выражению лемму и соотношения 5<sub>a</sub>), 4, 6<sub>a</sub>), будем иметь

$$\begin{aligned}
v &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ [T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ T_{ps}(*, \cdot)] \circ T_{ps}(*, *) \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{ip} \xrightarrow{\sim} \\
&\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ [T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ T_{ps}(*, *)] \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{ip} \xrightarrow{\sim} \\
&\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{is}(*, \cdot) \circ [T_{ip}(*, \cdot) \circ T_{ip}(*, \cdot)] \circ T_{is}(*, \cdot) \circ \eta_{ip} \xrightarrow{\sim} \\
&\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, s) \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ [T_{is}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot)] \circ \eta_{ip} \xrightarrow{\sim} \\
&\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p) \circ T_{ip}(*, \cdot) \circ \eta_{ip},
\end{aligned}$$

т. е. получаем слово из п. С.

Приводимость  $v \xrightarrow{\sim} \tilde{f}_i$  при  $p = s$  при помощи соотношений 5<sub>c</sub>) аналогичным образом сводится к приводимости слова  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{iq} \circ \eta_{is}$  ( $q > s$ ), которое с помощью соотношений 5<sub>a</sub>) (как и при  $q < s$ ) преобразуется к знакомому из п. С виду  $v \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{iq}$ .

В случаях, когда  $s \neq p, q$ , используя соотношения 4, 6<sub>a</sub>) и лемму, имеем

$$\begin{aligned}
v &\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, q) \circ [T_{ip}(*, *) \circ T_{iq}(*, *) \circ T_{pq}(\alpha, \beta)] \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} \\
&\xrightarrow{\sim} F_i(\neq p, q) \circ T_{ip}(*, *) \circ T_{iq}(*, *) \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{is} = \tilde{f}_i. \\
&x = d_k(\varepsilon).
\end{aligned}$$

Если здесь  $i = s$  или  $s > i$ ,  $k \notin \{i, s\}$ , то с помощью соотношений 2<sub>a</sub>), 2<sub>b</sub>) сразу будем иметь требуемый вид  $v \xrightarrow{\sim} \tilde{f}_i$ . Если  $s > i$  и  $k \in \{i, s\}$ , то, применяя лемму и соотношения 2<sub>d</sub>), 3<sub>a</sub>), 2<sub>a</sub>), 2<sub>b</sub>), нужную форму получаем так:

$$v = F_i \circ [\eta_{is} \circ d_k(\varepsilon)] \xrightarrow{\sim} F_i(\neq s) \circ [T_{is}(*, \cdot) \circ T_{is}(*, \cdot)] \circ \eta_{is} \xrightarrow{\sim} F_i \circ \eta_{is} = \tilde{f}_i.$$

Что касается приводимости  $v \xrightarrow{\sim} \tilde{f}_i$  для слова  $v = f_i \circ T_{pq}(\alpha, 0)$ , то она ввиду соотношений 2<sub>c</sub>) очевидным образом сводится к только что разобранным пункту  $x = d_k(\varepsilon)$ .

Итак, слово  $v = f_i \circ x$  во всех имеющихся случаях соотношениями 1–6 приводится к виду  $v \xrightarrow{\sim} \tilde{f}_i$ .  $\square$

## 5. Задание группы $O^\circ(n, R)$

Целью этого пункта является доказательство полноты системы соотношений 1–6 для группы  $O^\circ(n, R)$ ,  $n \geq 2$ , в образующих (1). Полнота будет доказана, если любое слово  $w$  алфавита (1) будет приводимо к какому-либо (любому!) из стандартных представлений  $s(w)$  этого слова при помощи соотношений 1–6. Действительно, пусть соотношение  $w = s(w)$  выводимо из 1–6 для любого слова  $w$ . Пусть далее  $v = 0$  — произвольное соотношение группы  $O^\circ(n, R)$  в образующих (1). Согласно второй половине теоремы 1 оно преобразуется к виду  $s(v) = d_1(\varepsilon_1) \circ \dots \circ d_n(\varepsilon_n) = 0$ . Отсюда имеем  $\varepsilon_1 = \dots = \varepsilon_n = 0$ , т. е. соотношение  $v = 0$  действительно является следствием из 1–6.

Основным результатом относительно группы  $O^\circ(n, R)$  является

**Теорема 3.** *Обобщенная ортогональная группа  $O^\circ(n, R)$ ,  $n \geq 2$ , над коммутативным локальным кольцом  $R$  с условиями  $(\subseteq)$  и  $(=)$  в образующих (1) задается соотношениями 1–6.*

**Доказательство.** Пусть  $w$  — произвольное слово алфавита (1). Согласно сделанному выше замечанию теорема будет доказана, если покажем выводимость соотношения  $w = s(w)$  из системы 1–6, где  $s(w)$  означает одну из стандартных форм слова  $w$ . Не теряя общности, слово  $w$  можно считать представленным в виде

$$w \xrightarrow{\sim} f_1 \circ Y, \quad (2)$$

где  $f_1$  — некоторая форма степени 1 и  $Y$  — соответствующее ей дополнение. Ввиду соотношений  $d_i(\varepsilon) \circ d_i(\varepsilon') = 0$  ( $\Leftarrow 1_a$ ),  $T'_{ij}(\alpha, \beta) = T_{ij}(\alpha, -\beta)$  ( $\Leftarrow 3_a$ ) дополнение  $Y$  можно считать составленным только из натуральных степеней своих букв. Пусть  $Y = x \circ \tilde{Y}$ , т. е.  $x$  — первая буква слова  $Y$ . Применяя к стыку  $v = f_1 \circ x$  теорему 2 о трансформации, для  $w$  получаем то же самое представление вида (2), но уже с укороченной длиной слова  $Y$ . Выполняя это сокращение несколько раз, приходим к записи вида  $w \xrightarrow{1} f_1$ , т. е.  $w = X^{(1)} \circ f_1$ , где слово  $X^{(1)}$  не содержит (по определению  $\xrightarrow{1}$ ) буквы вида  $T_{1j}(\alpha, \beta)$ ,  $\beta \neq 0$ . Аналогичным образом, вытягивая теперь из  $X^{(1)}$  форму  $f_2$  степени 2, будем иметь  $w = X^{(2)} \circ f_2 \circ f_1$ . Продолжая этот процесс отщепления форм, на  $(n-1)$ -м шаге приходим к разложению  $w = X^{(n-1)} \circ f_{n-1} \circ \dots \circ f_1$ . Поскольку здесь  $X^{(n-1)}$  содержит только диагональные матрицы, оно соотношениями  $1_a, 1_b$  легко приводится к виду  $X^{(n-1)} = d_1(\varepsilon_1) \circ \dots \circ d_n(\varepsilon_n)$ . Таким образом, слово  $w$  преобразовано к стандартному виду  $s(w)$ .  $\square$

## 6. Определяющие соотношения специальной ортогональной группы

Для аналогичного описания над кольцом  $R$  специальной обобщенной ортогональной группы  $SO^\circ(n, R)$ ,  $n \geq 2$ , введем над произвольным (ассоциативно-)коммутативным кольцом  $\Lambda$  (где существование 1 не предполагается) понятие соответствующего определителя. Пусть  $I_n = \{1, 2, \dots, n\}$  — совокупность индексов. Для подстановки  $\pi$  из симметрической группы  $S_n$  через  $I(\pi) = \{i \in I_n : \pi(i) = i\}$  обозначим ее неподвижное подмножество. Далее “знак” подстановки  $\pi$  определим как

$$\operatorname{sgn} \pi = \begin{cases} +, & \text{если } \pi \text{ четная;} \\ - & \text{в противном случае.} \end{cases}$$

Введем обозначение  $x_1 \circ x_2 \circ \dots \circ x_m = \prod_{k=1, \dots, m}^{\circ} x_k$ . Пусть  $\sigma_k^\circ(x_1, \dots, x_n) = \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n} \prod_{t=i_1, \dots, i_k}^{\circ} x_t$  означает основной квазисимметрический многочлен степени  $k$  от переменных  $x_1, \dots, x_n$ . Для матрицы  $a = (a_{ij})$  из  $M(n, \Lambda)$  и подстановки  $\pi \in S_n$  принимаем обозначение  $(a_{1\pi(1)} a_{2\pi(2)} \dots a_{n\pi(n)})^\circ = \left( \prod_{\pi(k)=k}^{\circ} a_{kk} \right) \circ \prod_{\pi(k) \neq k} a_{k\pi(k)}$ , где при  $I(\pi) = \emptyset$  первый, а при  $I(\pi) = I_n$  второй сомножители считаются равными нулю. *Квазиопределятелем* над кольцом  $\Lambda$  порядка  $n$  назовем отображение  $\det^\circ : M(n, \Lambda) \rightarrow \Lambda$ , заданное правилом

$$\det^\circ a = \sum_{\pi \in S_n} \operatorname{sgn} \pi (a_{1\pi(1)} a_{2\pi(2)} \dots a_{n\pi(n)})^\circ + \sum_{1 \leq k \leq n-2} (-1)^{n-k} (n-k-1) \sigma_k^\circ(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}),$$

где при  $n \leq 2$  вторая (вычитающаяся) сумма считается равной нулю. Согласно этому определению

$$\det^\circ(\alpha) = \alpha, \quad \det^\circ \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} = \alpha \circ \delta - \beta \gamma;$$

$$\det^\circ \begin{pmatrix} a & b & c \\ \alpha & \beta & \gamma \\ x & y & z \end{pmatrix} = a \circ \beta \circ z + b \gamma x + c \alpha y - \beta \circ (c x) - (\alpha b) \circ z - a \circ (\gamma y) + a + \beta + z.$$

Введенный определитель обладает свойством полной мультипликативности, т. е.

$$\det^\circ(a \circ b) = \det^\circ a \circ \det^\circ b \quad (\det^\circ)$$

для любых матриц  $a, b \in M(n, \Lambda)$ . Установить это равенство, непосредственно ссылаясь на определение  $\det^\circ$ , технически очень сложно. Докажем его, прибегая к локальному приему (т. е. предварительно вкладывая  $\Lambda$  в некоторое коммутативное расширение  $K$  с 1). Таким расширением

$K/\Lambda$  будет, например, кольцо  $K = \mathbb{Z} \times \Lambda$  с покоординатным сложением и умножением, заданным как  $\langle \alpha, x \rangle \langle \beta, y \rangle = \langle \alpha\beta, \alpha y + \beta x + xy \rangle$  (где единицей будет пара  $\langle 1, 0 \rangle$ ). Равенство  $(\det^\circ)$  легко следует из соотношения

$$\det(E + a) = 1 + \det^\circ a, \quad (3)$$

имеющего место в расширении  $K$  для любой матрицы  $a \in M(n, \Lambda)$ , где  $E$  — единичная матрица порядка  $n$ . Действительно, для любых матриц  $a, b$  из кольца  $M(n, \Lambda)$  имеем

$$\begin{aligned} 1 + \det^\circ(a \circ b) &= \det(E + a \circ b) = \det[(E + a)(E + b)] = \\ &= \det(E + a) \det(E + b) = (1 + \det^\circ a)(1 + \det^\circ b) = 1 + \det^\circ a \circ \det^\circ b, \end{aligned}$$

что сразу же дает равенство  $(\det^\circ)$ .

Докажем теперь соотношение (3). Введем сначала для  $k \geq 2$  функцию  $\delta(k) = \sum_{\pi \in S_k, I(\pi) = \emptyset} \text{sgn } \pi$  (т. е.  $\delta(k)$  — сумма знаков всех полных подстановок из  $S_k$ ). Эта функция допускает явную формулу

$$\delta(k) = \begin{vmatrix} 0 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & 0 & \dots & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & 1 & \dots & 0 \end{vmatrix} = (-1)^{k-1}(k-1) \quad (\delta)$$

(здесь определитель имеет порядок  $k$ ). Для матрицы  $a$  из (3), введя обозначение  $E + a = (\tilde{a}_{ij})$  и пользуясь формулой для обычного определителя ([6], с. 371), имеем

$$\begin{aligned} \det(E + a) &= \sum_{\pi \in S_n} \text{sgn } \pi \tilde{a}_{1\pi(1)} \cdots \tilde{a}_{n\pi(n)} = \\ &= (1 + a_{11}) \cdots (1 + a_{nn}) + \sum_{\text{id} \neq \pi \in S_n} \text{sgn } \pi \prod_{\pi(k)=k} (1 + a_{kk}) \prod_{\pi(k) \neq k} a_{k\pi(k)} = \\ &= 1 + a_{11} \circ \cdots \circ a_{nn} + \sum_{\text{id} \neq \pi \in S_n} \text{sgn } \pi \left( 1 + \overset{\circ}{\prod}_{\pi(k)=k} a_{kk} \right) \prod_{\pi(k) \neq k} a_{k\pi(k)} = \\ &= 1 + \left[ a_{11} \circ \cdots \circ a_{nn} + \sum_{\text{id} \neq \pi \in S_n} \text{sgn } \pi \left\{ \overset{\circ}{\prod}_{\pi(k)=k} a_{kk} \circ \prod_{\pi(k) \neq k} a_{k\pi(k)} \right\} \right] - \sum_{\text{id} \neq \pi \in S_n} \text{sgn } \pi \overset{\circ}{\prod}_{\pi(k)=k} a_{kk} = \\ &= 1 + \sum_{\pi \in S_n} \text{sgn } \pi (a_{1\pi(1)} \cdots a_{n\pi(n)})^\circ - \sum_{\text{id} \neq \pi \in S_n} \text{sgn } \pi \overset{\circ}{\prod}_{\pi(k)=k} a_{kk}, \end{aligned}$$

где  $\text{id}$  — тождественная подстановка.

Пусть теперь  $I(k)$  означает  $k$ -элементное подмножество множества  $I_n$ . Перегруппировав члены вычитающейся суммы в последнем выражении и учитывая  $(\delta)$ , получим

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq k \leq n-2} \sum_{I(k) \subset I_n} \left( \sum_{I(\pi)=I(k)} \text{sgn } \pi \right) \overset{\circ}{\prod}_{r \in I(k)} a_{rr} &= \sum_{1 \leq k \leq n-2} \delta(n-k) \sum_{I(k) \subset I_n} \overset{\circ}{\prod}_{r \in I(k)} a_{rr} = \\ &= \sum_{1 \leq k \leq n-2} \delta(n-k) \sigma_k^\circ(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}) = - \sum_{1 \leq k \leq n-2} (-1)^{n-k} (n-k-1) \sigma_k^\circ(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}). \end{aligned}$$

Таким образом, равенство (3) справедливо.

Обозначим через  $SO^\circ(n, \Lambda)$  ядро гомоморфизма  $\det^\circ : O^\circ(n, \Lambda) \rightarrow \Lambda^\circ$  и назовем его обобщенной специальной ортогональной группой степени  $n$  над кольцом  $\Lambda$ . Переходим к описанию группы  $SO^\circ(n, R)$ ,  $n \geq 2$ , в терминах образующих и соотношений. Для этой цели используем порождающую систему

$$T_{ij}(x, y), \langle x, y \rangle \in E(R \times R) \quad (1 \leq i < j \leq n). \quad (4)$$



В этом алфавите имеют место следующие соотношения группы  $SO^\circ(n, R)$ :

1. а)  $h_{ik}(\varepsilon) \circ h_{kn}(\varepsilon) = h_{in}(\varepsilon)$ ,  $i < k < n$ ,  
 б)  $h_{in}(\varepsilon) \circ h_{in}(\sigma) = h_{in}(\varepsilon \circ \sigma)$ ,  
 в)  $h_{in}(\varepsilon) \circ h_{kn}(\sigma) = h_{kn}(\sigma) \circ h_{in}(\varepsilon)$ ,  $i < k < n$ ;
2. а)  $T_{ij}(x, y) \circ h_{kn}(\varepsilon) = h_{kn}(\varepsilon) \circ T_{ij}(x, y)$ ,  $\{i, j\} \cap \{k, n\} = \emptyset$ ,  
 б)  $T_{ij}(x, y) \circ h_{kn}(\varepsilon) = h_{kn}(\varepsilon) \circ T_{ij}(x, y + \varepsilon y)$ ,  $|\{i, j\} \cup \{k, n\}| = 3$ ,  
 в)  $T_{in}(x, y) \circ h_{in}(\varepsilon) = h_{in}(\varepsilon) \circ T_{in}(x, y)$ ,  
 д)  $\eta_{ij} \circ h_{kn}(\varepsilon) = h_{kn}(\varepsilon) \circ T_{ij}(\varepsilon\mu^2, \mu\varepsilon - \varepsilon\mu\varepsilon) \circ \eta_{ij}$ ,  $|\{i, j\} \cup \{k, n\}| = 3$ .

Если стандартные формы матриц из  $SO^\circ(n, R)$  определить как  $h_{1n}(\varepsilon_1) \circ \dots \circ h_{n-1, n}(\varepsilon_{n-1}) \circ f_{n-1} \circ \dots \circ f_1$  (формы  $f_i$  такие же, как в § 2), то почти дословное повторение рассуждений, проведенных для группы  $O^\circ(n, R)$ , дает следующий результат.

**Теорема 4.** *Обобщенная специальная ортогональная группа  $SO^\circ(n, R)$ ,  $n \geq 2$ , над коммутативным локальным кольцом  $R$  с условиями  $(\subseteq)$ ,  $(=)$  в образующих (4) задается соотношениями 1, 2 и 3–6.*

В заключение отметим, что при  $n = 3$  соотношения 4, а при  $n = 2$  соотношения 4–6 теряют смысл (т.е. они неадекватны). Поэтому в формулировках теорем 3 и 4 для степеней  $n \leq 3$  названные соотношения из списка 1–6 следует считать опущенными.

### Литература

1. Сатаров Ж.С. *Определяющие соотношения классических ортогональных групп над коммутативными локальными кольцами* // Изв. вузов. Математика. – 1994. – № 10. – С. 66–74.
2. Кантор И.Л., Солодовников А.С. *Гиперкомплексные числа*. – М.: Наука, 1973. – 144 с.
3. Сатаров Ж.С. *Определяющие соотношения ортогональной группы над упорядоченным евклидовым полем* // Сиб. матем. журн. – 1986. – Т. 27. – № 2. – С. 171–175.
4. Херстейн И. *Некоммутативные кольца*. – М.: Мир, 1972. – 191 с.
5. Сатаров Ж.С. *Образующие и определяющие соотношения в специальной мультипликативной группе слабо совершенного кольца* // Сиб. матем. журн. – 1990. – Т. 31. – № 3. – С. 167–175.
6. Ленг С. *Алгебра*. – М.: Мир, 1968. – 564 с.

Ошский технологический университет  
(Кыргызстан)

Поступила  
27.01.1997