

**СТРОЕНИЕ РЕШЕТОК МНОГООБРАЗИЙ  
НИЛЬПОЛУГРУПП\*****Введение**

В работах [1] и [2] мы получили некоторую информацию о строении решеток нильпотентных многообразий полугрупп (см. также работу [3], в которой была приведена первоначальная версия результатов, впоследствии в усовершенствованном виде опубликованных в [2]). А именно, в этих работах было показано, что строение решетки подмногообразий произвольного нильпотентного многообразия в значительной степени определяется строением некоторых интервалов этой решетки, каждый из которых антиизоморфен решетке конгруэнций некоторого  $G$ -множества (напомним, что  $G$ -множеством называется множество, на котором действует группа  $G$ , рассматриваемое как унарная алгебра). Если нильпотентное многообразие принадлежит к достаточно широкому классу так называемых наследственно однородных многообразий (определение см. в разделе 2), то решетка его подмногообразий попросту разлагается в подпрямое произведение упомянутых интервалов. В общем же случае эта решетка может быть «собрана» из этих интервалов с помощью некоторой конструкции, которую мы называем *вставкой* одного упорядоченного множества в другое (эта конструкция впервые была введена в [4] и воспроизводилась в [2] и [5]).

Конструкция вставки, вообще говоря, не сохраняет никаких естественных решеточных свойств. Это затрудняет ее применение при решении конкретных задач о решетках многообразий полугрупп, а в тех случаях, когда ее все-таки удастся применить, доказательства становятся весьма сложными и громоздкими. Это относится, например, к «ниль-части» первоначальных доказательств результатов, анонсированных в [6] и [7] (см. также [5] и [8]). И наоборот, в тех случаях, когда при применении результатов работ [1] и [2] удастся избежать использования вставки, доказательства становятся намного более компактными и прозрачными (см. [9–11]).

---

\*Работа выполнена при поддержке межвузовской научной программы «Университеты России — фундаментальные исследования» Министерства образования Российской Федерации (проект № 617).

Цель данной работы — «элиминировать» конструкцию вставки, т.е. привести такое описание решеток нильпотентных многообразий, которое не использует этой конструкции. Оказывается, это можно сделать не только для нильпотентных многообразий, но и для произвольных многообразий нильполугрупп. Мы покажем, что решетка подмногообразий всякого многообразия нильполугрупп антиизоморфно вкладывается в прямое произведение решеток конгруэнций некоторых  $G$ -множеств (при этом в явном виде будет указан способ соответствующего вложения). Упомянутый выше результат о наследственно однородных многообразиях (причем теперь уже не обязательно нильпотентных) будет получен как следствие из этой основной теоремы.

Структурный результат, полученный в данной работе, позволяет получить целый ряд приложений. В частности, с его помощью можно существенно сократить и упростить доказательство результатов, анонсированных в [6] и [7], в той части, которая относится к многообразиям нильполугрупп. Отметим еще, что именно на результате данной работы полностью основано доказательство результатов, недавно анонсированных в [12].

Работа состоит из трех разделов. В первом доказывается основной результат работы, а во втором — следствие о наследственно однородных многообразиях. В третьем разделе на примере одного конкретного многообразия нильполугрупп показано, как наши результаты позволяют выяснить, какие решеточные тождества выполняются в решетке подмногообразий данного многообразия нильполугрупп. Другим приложениям результатов данной работы будут посвящены отдельные статьи.

## 1. Основной результат

Под словом «полугруппа» в данной работе понимается полугруппа с сигнатурным нулем. Тем не менее все ее результаты применимы и к обычным полугрупповым многообразиям, поскольку, как показано в работе [13], решетка многообразий нильполугрупп с сигнатурным нулем изоморфна решетке многообразий нильполугрупп в обычной полугрупповой сигнатуре.

Всюду далее  $F$  — абсолютно свободная полугруппа над алфавитом  $\{x_1, x_2, \dots, x_m, \dots\}$ , элементы которого мы называем *буквами*, в то время как элементы  $F$  — *словами*. Символ  $\equiv$  обозначает равенство в  $F$ . Если  $u \in F \setminus \{0\}$ , то  $\ell(u)$  — длина слова  $u$ ,  $c(u)$  — множество всех букв, входящих в запись  $u$ , а  $n(u) = |c(u)|$ .

Пусть  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп, а  $m$  — натуральное число. Положим  $X_m = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$  и

$$F_m(\mathcal{V}) = \{u \in F \mid c(u) = X_m \text{ и } u \text{ не равно } 0 \text{ в } \mathcal{V}\}.$$

Обозначим через  $W_m(\mathcal{V})$  подмножество в  $F_m(\mathcal{V})$  такое, что для всякого слова  $u \in F_m(\mathcal{V})$  существует, и притом единственное, слово  $u^* \in W_m(\mathcal{V})$  со свойством: в  $\mathcal{V}$  выполнено тождество  $u = u^*$ . Положим

$$W_m^0(\mathcal{V}) = W_m(\mathcal{V}) \cup \{0\}.$$

В дальнейшем мы будем без специальных оговорок использовать следующие два очевидных факта: если  $u \in W_m(\mathcal{V})$ , то  $u^* \equiv u$ ; если  $u, v \in W_m^0(\mathcal{V})$  и в  $\mathcal{V}$  выполнено тождество  $u = v$ , то  $u \equiv v$ . Через  $\mathbf{S}_m$  будем обозначать группу перестановок на множестве  $\{1, 2, \dots, m\}$ . Если  $u \in F$  и  $\sigma \in \mathbf{S}_m$ , то через  $\sigma u$  будем обозначать образ слова  $u$  при автоморфизме полугруппы  $F$ , индуцированном  $\sigma$ , т.е. продолжающем отображение  $x_i \mapsto x_{i\sigma}$  (мы считаем, что  $i\sigma = i$  при  $i > m$ ). Ясно, что если  $u \in W_m(\mathcal{V})$ , а  $\sigma \in \mathbf{S}_m$ , то  $\sigma u \in F_m(\mathcal{V})$  и потому существует слово  $(\sigma u)^*$ . Для всякой перестановки  $\sigma$  из группы  $\mathbf{S}_m$  определим унарную операцию  $\sigma^*$  на  $W_m^0(\mathcal{V})$  правилом:

$$\sigma^*(u) \equiv (\sigma u)^* \text{ для всякого } u \in W_m(\mathcal{V}) \text{ и } \sigma^*(0) \equiv 0.$$

Тем самым множество  $W_m^0(\mathcal{V})$  превращается в унарную алгебру.

Выше уже упоминалось понятие  $G$ -множества. Более точно оно определяется следующим образом. Пусть  $A$  — непустое множество,  $G$  — группа, а  $\varphi$  — гомоморфизм из  $G$  в группу всех перестановок множества  $A$ . Каждому элементу  $g \in G$  поставим в соответствие унарную операцию  $g^*$  на множестве  $A$ , задаваемую правилом:  $g^*(a) = (\varphi(g))(a)$  для всякого  $a \in A$ . Унарная алгебра с носителем  $A$  и множеством операций  $\{g^* \mid g \in G\}$  и называется  $G$ -множеством.

Следующая лемма и по формулировке, и по доказательству аналогична лемме 1.1 работы [2].

**Лемма 1.** *Множество  $W_m^0(\mathcal{V})$  с набором операций  $\{\sigma^* \mid \sigma \in \mathbf{S}_m\}$  является  $\mathbf{S}_m$ -множеством.*

**Доказательство.** Нужно проверить, что каждая операция  $\sigma^*$  является перестановкой множества  $W_m^0(\mathcal{V})$  и что отображение  $\sigma \mapsto \sigma^*$  является гомоморфизмом из группы  $\mathbf{S}_m$  в группу всех перестановок этого множества.

Пусть  $\sigma, \rho \in \mathbf{S}_m$  и  $u \in W_m^0(\mathcal{V})$ . Проверим, что

$$\sigma^*(\rho^*(u)) \equiv (\sigma\rho)^*(u). \quad (1)$$

Если  $u \equiv 0$ , то, очевидно,

$$\sigma^*(\rho^*(u)) \equiv \sigma^*(0) \equiv 0 \equiv (\sigma\rho)^*(u).$$

Пусть теперь  $u \in W_m(\mathcal{V})$ . Обозначим через  $\nu$  вполне инвариантную конгруэнцию на  $F$ , отвечающую  $\mathcal{V}$ . Тогда

$$\begin{aligned}\sigma^*(\rho^*(u)) &\equiv (\sigma(\rho^*(u)))^* \nu \sigma(\rho^*(u)) \equiv \sigma((\rho u)^*) \nu \sigma(\rho u) \equiv \\ &\equiv (\sigma\rho)u \nu ((\sigma\rho)u)^* \equiv (\sigma\rho)^*(u).\end{aligned}$$

Итак,  $(\sigma^*(\rho^*(u)), (\sigma\rho)^*(u)) \in \nu$ . Учитывая, что слова  $\sigma^*(\rho^*(u))$  и  $(\sigma\rho)^*(u)$  лежат в  $W_m^0(\mathcal{V})$ , имеем  $\sigma^*(\rho^*(u)) \equiv (\sigma\rho)^*(u)$ .

Далее, пусть  $u, v \in W_m(\mathcal{V})$  и  $\sigma^*(u) \equiv \sigma^*(v)$ . Тогда

$$\sigma u \nu \sigma^*(u) \equiv \sigma^*(v) \nu \sigma v,$$

откуда  $(\sigma u, \sigma v) \in \nu$ . Ввиду полной инвариантности  $\nu$ , применяя к словам  $\sigma u$  и  $\sigma v$  автоморфизм, обратный к автоморфизму, индуцированному  $\sigma$ , получаем, что  $u \nu v$ . По определению множества  $W_m(\mathcal{V})$  это равносильно тому, что  $u \equiv v$ . Итак, отображение  $\sigma^*$  взаимно однозначно на множестве  $W_m(\mathcal{V})$ , а значит, и на множестве  $W_m^0(\mathcal{V})$ .

Проверим, что  $\sigma^*$  отображает  $W_m^0(\mathcal{V})$  на себя. Пусть  $u \in W_m(\mathcal{V})$ . Ясно, что  $\sigma^{-1}u \in F_m(\mathcal{V})$ . Это позволяет рассматривать слово  $(\sigma^{-1}u)^*$ . Обозначим тождественную перестановку из  $\mathbf{S}_m$  через  $\varepsilon$ . Используя равенство (1), имеем

$$\sigma^*((\sigma^{-1}u)^*) \equiv \sigma^*((\sigma^{-1})^*(u)) \equiv (\sigma\sigma^{-1})^*(u) \equiv \varepsilon^*(u) \equiv (\varepsilon u)^* \equiv u^* \equiv u.$$

Итак, отображение  $\sigma^*$  сюръективно на множестве  $W_m(\mathcal{V})$ , а значит, и на множестве  $W_m^0(\mathcal{V})$ .

Мы доказали, что  $\sigma^*$  — перестановка на множестве  $W_m^0(\mathcal{V})$ . С учетом (1) это завершает доказательство леммы.

Зафиксируем многообразие нильполугрупп  $\mathcal{V}$  и обозначим через  $\nu$  вполне инвариантную конгруэнцию на полугруппе  $F$ , отвечающую многообразию  $\mathcal{V}$ . Как известно, решетка подмногообразий многообразия  $\mathcal{V}$  антиизоморфна главному фильтру  $[\nu]$  решетки всех вполне инвариантных конгруэнций на  $F$ , который мы будем далее обозначать через  $F(\nu)$ . Для всякой вполне инвариантной конгруэнции  $\alpha \in F(\nu)$  и всякого натурального  $m$  обозначим через  $\alpha_m$  ограничение  $\alpha$  на  $W_m^0(\mathcal{V})$ .

**Лемма 2.** *Если  $\mathcal{V}$  — многообразие нильполугрупп, а  $m$  — натуральное число, то отношение  $\alpha_m$  является конгруэнцией  $\mathbf{S}_m$ -множества  $W_m^0(\mathcal{V})$ .*

**Доказательство.** Очевидно, что  $\alpha_m$  — отношение эквивалентности. Докажем, что оно стабильно. Пусть  $\sigma \in \mathbf{S}_m$  и  $u\alpha_m v$  (т.е.  $u\alpha v$  и  $u, v \in W_m^0(\mathcal{V})$ ). Требуется показать, что  $(\sigma^*(u), \sigma^*(v)) \in \alpha_m$ . Поскольку  $\sigma^*(u), \sigma^*(v) \in W_m^0(\mathcal{V})$ , достаточно убедиться в том, что  $(\sigma^*(u), \sigma^*(v)) \in \alpha$ . Если  $u, v \in W_m(\mathcal{V})$ , то

$$\sigma^*(u) \equiv (\sigma u)^* \nu \sigma u \alpha \sigma v \nu (\sigma v)^* \equiv \sigma^*(v),$$

откуда  $(\sigma^*(u), \sigma^*(v)) \in \alpha$ . Поэтому далее без ограничения общности можно считать, что  $u \equiv 0$ . Предположим, что  $v \in W_m(\mathcal{V})$ . Поскольку  $u\alpha v$ , получаем, что

$$\sigma^*(u) \equiv 0 \equiv \sigma u \alpha \sigma v \nu (\sigma v)^* \equiv \sigma^*(v),$$

откуда  $(\sigma^*(u), \sigma^*(v)) \in \alpha$ . Наконец, если  $v \equiv 0$ , то  $u \equiv v$ , откуда  $\sigma^*(u) \equiv \sigma^*(v)$  и, в частности,  $(\sigma^*(u), \sigma^*(v)) \in \alpha$ . Лемма доказана.

Для всякого натурального  $m$  положим

$$C_m(\mathcal{V}) = \{\alpha_m \mid \alpha \in F(\nu)\}.$$

**Лемма 3.** Если  $\mathcal{V}$  — многообразие нильполугрупп, а  $m$  — натуральное число, то множество  $C_m(\mathcal{V})$  является подрешеткой решетки конгруэнций  $S_m$ -множества  $W_m^0(\mathcal{V})$ .

**Доказательство.** Определим отображение  $\omega_m$  из  $F(\nu)$  во множество всех бинарных отношений на множестве  $W_m^0(\mathcal{V})$  правилом: если  $\alpha \in F(\nu)$ , то  $\omega_m(\alpha) = \alpha_m$ . В силу леммы 2  $\omega_m$  отображает  $F(\nu)$  в  $\text{Соп}(W_m^0(\mathcal{V}))$ . Пусть  $\alpha, \beta \in F(\nu)$ . Равенство  $\omega_m(\alpha \wedge \beta) = \omega_m(\alpha) \wedge \omega_m(\beta)$  и включение  $\omega_m(\alpha) \vee \omega_m(\beta) \subseteq \omega_m(\alpha \vee \beta)$  очевидны. Осталось проверить, что

$$\omega_m(\alpha \vee \beta) \subseteq \omega_m(\alpha) \vee \omega_m(\beta). \quad (2)$$

Пусть  $(u, v) \in \omega_m(\alpha \vee \beta)$ . Это означает, что  $(u, v) \in \alpha \vee \beta$  и  $u, v \in W_m^0(\mathcal{V})$ . Если  $u \equiv v \equiv 0$ , то, очевидно,  $(u, v) \in \omega_m(\alpha) \vee \omega_m(\beta)$ . Поэтому далее без ограничения общности можно считать, что  $u \not\equiv 0$ . Поскольку  $(u, v) \in \alpha \vee \beta$ , существует последовательность слов  $u_0, u_1, \dots, u_k$ , в которой

$$\left. \begin{array}{l} \text{первое слово совпадает с } u, \text{ последнее — с } v, \text{ а любая пара} \\ \text{соседних слов принадлежит либо } \alpha, \text{ либо } \beta. \end{array} \right\} \quad (3)$$

Обозначим через  $\xi$  эндоморфизм полугруппы  $F$ , определяемый правилом:  $\xi(x_i) \equiv x_i$  для  $i = 1, 2, \dots, m$  и  $\xi(x_j) \equiv 0$  для всех  $j > m$ . Для всякого  $i = 0, 1, \dots, k$  положим  $v_i \equiv \xi(u_i)$ . Ясно, что  $v_0 \equiv u_0 \equiv u$  и  $v_k \equiv u_k \equiv v$ . Поскольку конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  вполне инвариантны, последовательность  $v_0, v_1, \dots, v_k$  обладает свойством (3). Кроме того, для всех  $i = 0, 1, \dots, k$  либо  $v_i \equiv 0$ , либо  $c(v_i) \subseteq X_m$ .

Покажем, что существует последовательность слов  $w_0, w_1, \dots, w_\ell$ , удовлетворяющая условию (3) и такая, что для всякого  $i = 0, 1, \dots, \ell$  либо  $w_i \equiv 0$ , либо  $c(w_i) = X_m$ . Если  $v_0, v_1, \dots, v_k$  — ненулевые слова и  $c(v_0) = c(v_1) = \dots = c(v_k) = X_m$ , то в качестве искомой последовательности можно взять уже последовательность  $v_0, v_1, \dots, v_k$ . Предположим поэтому, что

существует  $i$  такое, что либо  $v_i \equiv 0$ , либо  $c(v_i) \subset X_m$ . Пусть  $i$  — наименьший индекс с таким свойством. Напомним, что  $u \neq 0$ . Следовательно,  $v_0 \equiv u \in W_m(\mathcal{V})$  и, в частности,  $c(v_0) = X_m$ . Отсюда вытекает, что  $i > 0$ . Ясно, что  $c(v_0) = c(v_1) = \dots = c(v_{i-1}) = X_m$ . Покажем, что пара  $(v_{i-1}, 0)$  принадлежит одной из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$ . Если  $v_i \equiv 0$ , то это очевидно. Пусть теперь  $v_i \neq 0$ . В силу выбора  $i$  это означает, что  $c(v_i) \subset X_m$ . Следовательно, существует буква  $x_n \in c(v_{i-1}) \setminus c(v_i)$ . Рассмотрим эндоморфизм  $\mu$  полугруппы  $F$ , определяемый правилом:  $\mu(x_n) \equiv 0$  и  $\mu(x_s) \equiv x_s$  для всех  $s \neq n$ . Ясно, что  $\mu(v_{i-1}) \equiv 0$  и  $\mu(v_i) \equiv v_i$ . Поскольку последовательность  $v_0, v_1, \dots, v_k$  удовлетворяет условию (3), пара  $(v_{i-1}, v_i)$  принадлежит одной из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$ . Эта конгруэнция вполне инвариантна. Следовательно, она содержит пару  $(\mu(v_{i-1}), \mu(v_i))$ , т.е. пару  $(0, v_i)$ . Но тогда она содержит и пару  $(v_{i-1}, 0)$ . Мы видим, что в последовательности слов  $v_0, v_1, \dots, v_{i-1}, 0$  любая пара соседних слов принадлежит либо  $\alpha$ , либо  $\beta$ . Если  $v_k \equiv 0$ , то в качестве последовательности, о которой говорилось в начале данного абзаца, можно взять последовательность  $v_0, v_1, \dots, v_{i-1}, 0$ . Предположим теперь, что  $v_k \neq 0$ . Следовательно,  $v_k \equiv v \in W_m(\mathcal{V})$  и, в частности,  $c(v_k) = X_m$ . Пусть теперь  $j$  — наибольший индекс с тем свойством, что либо  $v_j \equiv 0$ , либо  $c(v_j) \subset X_m$ . Ясно, что  $i \leq j < k$  и  $c(v_{j+1}) = \dots = c(v_k) = X_m$ . Рассуждения, полностью аналогичные приведенным выше, показывают, что в последовательности слов  $0, v_{j+1}, \dots, v_k$  любая пара соседних слов принадлежит либо  $\alpha$ , либо  $\beta$ . Поэтому в качестве последовательности, о которой говорилось в начале данного абзаца, можно взять последовательность слов  $v_0, v_1, \dots, v_{i-1}, 0, v_{j+1}, \dots, v_k$ .

Итак, существует последовательность слов  $w_0, w_1, \dots, w_\ell$ , удовлетворяющая условию (3) и такая, что для всякого  $i = 0, 1, \dots, \ell$  либо  $w_i \equiv 0$ , либо  $c(w_i) = X_m$ . В силу выбора конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  имеют место включения  $\nu \subseteq \alpha$  и  $\nu \subseteq \beta$ . Поэтому если в последовательности  $w_0, w_1, \dots, w_\ell$  любое слово  $w \in \{w_1, \dots, w_{\ell-1}\}$  заменить на слово, равное  $w$  в  $\mathcal{V}$ , то полученная последовательность по-прежнему будет обладать свойством (3). Отметим, что если для некоторого  $i \in \{0, 1, \dots, \ell\}$  слово  $w_i$  не равно 0 в  $\mathcal{V}$ , то  $w_i \in F_m(\mathcal{V})$  и мы можем рассматривать слово  $w_i^*$ . Для всякого  $i = 0, 1, \dots, \ell$  положим  $z_i \equiv 0$ , если  $w_i = 0$  в  $\mathcal{V}$  (в частности, если  $w_i \equiv 0$ ), и  $z_i \equiv w_i^*$  в противном случае. Ясно, что  $z_i = w_i$  в  $\mathcal{V}$  для всех  $i = 0, 1, \dots, \ell$ , причем если  $w_i \in W_m^0(\mathcal{V})$ , то  $z_i \equiv w_i$ . В частности,  $z_0 \equiv w_0 \equiv u$  и  $z_\ell \equiv w_\ell \equiv v$ . Следовательно, последовательность слов  $z_0, z_1, \dots, z_\ell$  обладает свойством (3). Кроме того, ясно, что  $z_0, z_1, \dots, z_\ell \in W_m^0(\mathcal{V})$ . Это значит, что в последовательности слов  $z_0, z_1, \dots, z_\ell$  каждая пара соседних слов принадлежит либо  $\omega_m(\alpha)$ , либо  $\omega_m(\beta)$ . Следовательно,  $(u, v) \in \omega_m(\alpha) \vee \omega_m(\beta)$ . Лемма доказана.

Как обычно, через  $L(\mathcal{V})$  будем обозначать решетку подмногообразий многообразия  $\mathcal{V}$ , а через  $\text{Соп}(A)$  — решетку конгруэнций  $G$ -множества  $A$ .

Основным результатом работы является следующая

**Теорема.** *Если  $\mathcal{V}$  — многообразие нильполугрупп, то решетка его подмногообразий антиизоморфна подпрямому произведению решеток вида  $C_m(\mathcal{V})$ , где  $m$  пробегает множество всех натуральных чисел.*

**Доказательство.** Как уже отмечалось, решетка  $L(\mathcal{V})$  антиизоморфна решетке  $F(\nu)$ . Поэтому достаточно доказать, что решетка  $F(\nu)$  изоморфна подпрямому произведению решеток вида  $C_m(\mathcal{V})$  по всем натуральным  $m$ .

Пусть  $\omega_m$  имеет тот же смысл, что и в доказательстве леммы 3. Из доказательства этой леммы видно, что отображение  $\omega_m$  является гомоморфизмом из  $F(\nu)$  в  $\text{Соп}(W_m^0(\mathcal{V}))$ . Осталось проверить, что пересечение ядер гомоморфизмов  $\omega_m$  по всем натуральным  $m$  есть отношение равенства.

Пусть  $\alpha, \beta \in F(\nu)$  и  $\omega_m(\alpha) = \omega_m(\beta)$  для всякого натурального  $m$ . Требуется установить, что  $\alpha = \beta$ . Предположим противное. Тогда без ограничения общности можно считать, что существуют слова  $u, v \in F$  такие, что  $(u, v) \in \alpha \setminus \beta$ . Обозначим многообразия, отвечающие конгруэнциям  $\alpha$  и  $\beta$ , через  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{B}$  соответственно. Ясно, что  $\mathcal{A}, \mathcal{B} \subseteq \mathcal{V}$  (в частности,  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{B}$  — многообразия нильполугрупп) и что тождество  $u = v$  выполнено в  $\mathcal{A}$ , но не выполнено в  $\mathcal{B}$ . Последнее означает, в частности, что тождество  $u = v$  не выполнено в  $\mathcal{V}$ . Следовательно,  $\mathcal{V}$  не может одновременно удовлетворять тождествам  $u = 0$  и  $v = 0$ . Это позволяет далее считать, что  $u$  не равно 0 в  $\mathcal{V}$ . В частности,  $u \neq 0$ . Положим  $m = n(u)$ . Переименовав при необходимости буквы, входящие в запись слов  $u$  и  $v$ , мы можем добиться того, чтобы выполнялось равенство  $c(u) = X_m$ . Тогда  $u \in F_m(\mathcal{V})$  и мы можем рассматривать слово  $u^*$ . Поскольку  $u^* = u$  в  $\mathcal{V}$ , мы получаем, что  $u^* = u = v$  в  $\mathcal{A}$ . С другой стороны, если  $u^* = v$  в  $\mathcal{B}$ , то  $u = u^* = v$  в  $\mathcal{B}$ , что невозможно. Это позволяет считать, что  $u \equiv u^* \in W_m(\mathcal{V})$ . Если  $v = 0$  в  $\mathcal{V}$ , то  $u = v = 0$  в  $\mathcal{A}$ . Но тогда  $(u, 0) \in \omega_m(\alpha) = \omega_m(\beta) \subseteq \beta$ , откуда  $u = 0 = v$  в  $\mathcal{B}$  вопреки выбору слов  $u$  и  $v$ . Поэтому далее можно считать, что  $v$  не равно 0 в  $\mathcal{V}$ . В частности,  $v \neq 0$ . Предположим, что  $c(v) = c(u) = X_m$ . Тогда  $v \in F_m(\mathcal{V})$  и мы можем рассматривать слово  $v^*$ . Учитывая, что  $v = v^*$  в  $\mathcal{V}$ , получаем, что  $u = v = v^*$  в  $\mathcal{A}$ . Следовательно,  $(u, v^*) \in \omega_m(\alpha) = \omega_m(\beta) \subseteq \beta$ , откуда  $u = v^* = v$  в  $\mathcal{B}$ . Это вновь противоречит выбору слов  $u$  и  $v$ . Осталось рассмотреть случай, когда  $c(u) \neq c(v)$ . Учитывая, что  $u = v$  в многообразии нильполугрупп  $\mathcal{A}$ , получаем, что в  $\mathcal{A}$  выполнены тождества  $u = 0$  и  $v = 0$ . Из того, что  $u = 0$  в  $\mathcal{A}$ , вытекает, что  $(u, 0) \in \omega_m(\alpha) = \omega_m(\beta) \subseteq \beta$ , т.е.  $u = 0$  в  $\mathcal{B}$ . Пусть  $k = n(v)$ . Тогда  $v \in F_k(\mathcal{V})$  и мы вновь можем рассматривать слово  $v^*$ . Из того, что  $v = 0$  в  $\mathcal{A}$  и  $v = v^*$  в  $\mathcal{V}$ , вытекает, что  $v^* = 0$  в  $\mathcal{A}$ . Но тогда

$(v^*, 0) \in \omega_k(\alpha) = \omega_k(\beta) \subseteq \beta$ , откуда  $v = v^* = 0$  в  $\mathcal{B}$ . Следовательно,  $u = 0 = v$  в  $\mathcal{B}$  вопреки выбору слов  $u$  и  $v$ . Теорема доказана.

## 2. Наследственно однородный случай

Доказанная в предыдущем разделе теорема делает актуальным вопрос о строении решеток вида  $C_m(\mathcal{V})$ . Сейчас мы дадим ответ на этот вопрос в одном важном частном случае. А именно, оказывается, что при некотором дополнительном ограничении на  $\mathcal{V}$  решетка  $C_m(\mathcal{V})$  изоморфна подпрямому произведению решеток конгруэнций некоторых  $\mathbf{S}_m$ -подмножеств  $\mathbf{S}_m$ -множества  $W_m^0(\mathcal{V})$ . Мы выведем соответствующее утверждение из некоторого результата о конгруэнциях на  $G$ -множествах. Чтобы сформулировать его, нам понадобится ряд определений.

Напомним, что  $G$ -множество  $A$  называется *транзитивным*, если для любых  $x, y \in A$  найдется элемент  $g \in G$  такой, что  $y = g^*(x)$ . Транзитивное  $G$ -подмножество  $G$ -множества  $A$  называется *орбитой* этого  $G$ -множества. Ясно, что всякое  $G$ -множество является дизъюнктивным объединением всех своих орбит. Отметим также тот очевидный факт, что объединение произвольного набора орбит  $G$ -множества  $A$  является его  $G$ -подмножеством. Множество всех орбит  $G$ -множества  $A$  будем обозначать через  $\text{Orb}(A)$ . Пусть  $\alpha \in \text{Con}(A)$ , а  $B$  и  $C$  — различные орбиты в  $A$ . Будем говорить, что:

- $\alpha$  связывает  $B$  и  $C$ , если  $x\alpha y$  для некоторых элементов  $x \in B$  и  $y \in C$ ;
- $\alpha$  склеивает  $B$  и  $C$ , если  $x\alpha y$  для любых элементов  $x, y \in B \cup C$ .

**Лемма 4.** Пусть  $A$  — нетранзитивное  $G$ -множество,  $C$  — подрешетка в  $\text{Con}(A)$ ,  $A_0$  — орбита в  $A$ , а  $\Phi$  — разбиение множества  $\text{Orb}(A) \setminus A_0$ . Для всякого блока  $\varphi$  разбиения  $\Phi$  обозначим через  $A_\varphi$  объединение всех орбит, входящих в  $\varphi$ , и орбиты  $A_0$ . Предположим, что выполнены следующие условия:

- (i) если  $\varphi$  — блок разбиения  $\Phi$ , то всякая конгруэнция  $\alpha \in \text{Con}(A_\varphi)$  является ограничением на  $A_\varphi$  некоторой конгруэнции  $\alpha' \in C$ ;
- (ii) если конгруэнция  $\alpha \in C$  связывает орбиты  $X$  и  $Y$ , принадлежащие различным блокам разбиения  $\Phi$ , то  $\alpha$  склеивает каждую из орбит  $X$  и  $Y$  с орбитой  $A_0$ ;
- (iii) если конгруэнция  $\alpha \in C$  связывает орбиту  $A_0$  с некоторой другой орбитой  $X$ , то  $\alpha$  склеивает  $A_0$  и  $X$ .

Тогда решетка  $C$  изоморфна подпрямому произведению решеток  $\text{Con}(A_\varphi)$  по всем блокам  $\varphi$  разбиения  $\Phi$ .



**Доказательство.** Для всякого блока  $\varphi$  разбиения  $\Phi$  определим отображение  $\omega_\varphi$  из  $C$  во множество всех бинарных отношений на множестве  $A_\varphi$  правилом: если  $\alpha \in C$ , то  $\omega_\varphi(\alpha)$  — ограничение  $\alpha$  на  $A_\varphi$ . Ясно, что  $\omega_\varphi$  отображает  $C$  в  $\text{Соп}(A_\varphi)$ . В силу условия (i) отображение  $\omega_\varphi$  является сюръекцией.

Проверим, что для всякого  $\varphi \in \Phi$  отображение  $\omega_\varphi$  является гомоморфизмом из  $C$  в  $\text{Соп}(A_\varphi)$ . Пусть  $\alpha, \beta \in C$ . Равенство  $\omega_\varphi(\alpha \wedge \beta) = \omega_\varphi(\alpha) \wedge \omega_\varphi(\beta)$  и включение  $\omega_\varphi(\alpha) \vee \omega_\varphi(\beta) \subseteq \omega_\varphi(\alpha \vee \beta)$  очевидны. Осталось проверить, что

$$\omega_\varphi(\alpha \vee \beta) \subseteq \omega_\varphi(\alpha) \vee \omega_\varphi(\beta). \quad (4)$$

Пусть  $(x, y) \in \omega_\varphi(\alpha \vee \beta)$ . Это означает, что  $(x, y) \in \alpha \vee \beta$  и  $x, y \in A_\varphi$ . Требуется показать, что существует последовательность элементов из  $A$ , в которой

$$\left. \begin{array}{l} \text{все элементы лежат в } A_\varphi, \text{ первый элемент совпадает с } x, \\ \text{последний — с } y, \text{ а любая пара соседних элементов при-} \\ \text{надлежит либо } \alpha, \text{ либо } \beta. \end{array} \right\} \quad (5)$$

Поскольку  $(x, y) \in \alpha \vee \beta$ , существует последовательность  $x_0, x_1, \dots, x_k \in A$ , в которой первый элемент совпадает с  $x$ , последний — с  $y$ , а любая пара соседних элементов принадлежит либо  $\alpha$ , либо  $\beta$ . Если, кроме того,  $x_0, x_1, \dots, x_k \in A_\varphi$ , то условию (5) удовлетворяет уже последовательность  $x_0, x_1, \dots, x_k$ . Поскольку  $x_0 = x$ ,  $x_k = y$  и  $x, y \in A_\varphi$ , можно считать, что существуют числа  $i$  и  $j$  такие, что

$$1 \leq i \leq j \leq k - 1, \quad x_0, x_1, \dots, x_{i-1}, x_{j+1}, \dots, x_k \in A_\varphi, \quad \text{а } x_i, x_j \notin A_\varphi.$$

Обозначим орбиты  $G$ -множества  $A$ , содержащие элементы  $x_{i-1}$  и  $x_i$ , через  $X$  и  $Y$  соответственно и зафиксируем элемент  $a_0 \in A_0$ .

Предположим сначала, что  $x_{i-1}, x_{j+1} \notin A_0$ . Ясно, что в этом случае орбиты  $X$  и  $Y$  принадлежат различным блокам разбиения  $\Phi$ . Поскольку, кроме того, эти две орбиты связываются одной из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$ , из условия (ii) вытекает, что одна из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  склеивает орбиты  $X$  и  $A_0$ . В частности, она содержит пару  $(x_{i-1}, a_0)$ . Аналогично проверяется, что одна из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  содержит пару  $(a_0, x_{j+1})$ . Следовательно, последовательность  $x_0, x_1, \dots, x_{i-1}, a_0, x_{j+1}, \dots, x_k$  удовлетворяет условию (5).

Пусть теперь  $x_{i-1} \notin A_0$ , а  $x_{j+1} \in A_0$ . Как и в предыдущем абзаце, проверяется, что одна из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  склеивает орбиты  $X$  и  $A_0$ . В частности, она содержит пару  $(x_{i-1}, x_{j+1})$ . Следовательно, в данном случае условию (5) удовлетворяет последовательность  $x_0, x_1, \dots, x_{i-1}, x_{j+1}, \dots, x_k$ .

Случай, когда  $x_{i-1} \in A_0$ , а  $x_{j+1} \notin A_0$ , разбирается вполне аналогично предыдущему.

Пусть, наконец,  $x_{i-1}, x_{j+1} \in A_0$ . На этот раз из условия (iii) вытекает, что одна из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  склеивает орбиты  $A_0$  и  $Y$ . В частности, она содержит пару  $(x_{i-1}, x_{j+1})$ . Мы вновь получаем, что последовательность  $x_0, x_1, \dots, x_{i-1}, x_{j+1}, \dots, x_k$  удовлетворяет условию (5).

Включение (4) доказано. Осталось проверить, что пересечение ядер гомоморфизмов  $\omega_\varphi$  по всем блокам  $\varphi$  разбиения  $\Phi$  есть отношение равенства. Пусть  $\alpha, \beta \in C$  и  $\omega_\varphi(\alpha) = \omega_\varphi(\beta)$  для всякого  $\varphi \in \Phi$ . Требуется доказать, что  $\alpha = \beta$ . Предположим противное. Без ограничения общности можно считать, что существует пара  $(x, y) \in \alpha \setminus \beta$ . Если  $x, y \in A_0$ , то  $(x, y) \in \omega_\varphi(\alpha) = \omega_\varphi(\beta) \subseteq \beta$  для произвольного блока  $\varphi$  разбиения  $\Phi$ . Но это невозможно, так как  $(x, y) \notin \beta$ . Поэтому без ограничения общности можно считать, что  $x \notin A_0$ . Обозначим орбиты, содержащие  $x$  и  $y$ , через  $X$  и  $Y$  соответственно, а блок разбиения  $\Phi$ , содержащий  $X$ , — через  $\varphi$ . Если  $y \in A_\varphi$ , то вновь  $(x, y) \in \omega_\varphi(\alpha) = \omega_\varphi(\beta) \subseteq \beta$  вопреки выбору  $x$  и  $y$ . Следовательно,  $Y \notin \varphi$  и  $Y \neq A_0$ . Обозначим блок разбиения  $\Phi$ , содержащий  $Y$ , через  $\psi$  и зафиксируем элемент  $a_0 \in A_0$ . Конгруэнция  $\alpha$  связывает орбиты  $X$  и  $Y$ . По условию (ii)  $\alpha$  склеивает каждую из орбит  $X$  и  $Y$  с  $A_0$ . В частности,  $(x, a_0) \in \omega_\varphi(\alpha) = \omega_\varphi(\beta) \subseteq \beta$  и  $(a_0, y) \in \omega_\psi(\alpha) = \omega_\psi(\beta) \subseteq \beta$ . Следовательно,  $x \beta a_0 \beta y$ , т.е.  $x \beta y$  вопреки выбору элементов  $x$  и  $y$ . Лемма доказана.

Вернемся к многообразиям полугрупп и введем ряд определений и обозначений.

Пусть  $m$  и  $n$  — натуральные числа и  $m \leq n$ . Многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  назовем  $(n, m)$ -расщепляемым, если из выполнимости в  $\mathcal{V}$  тождества  $u = v$  такого, что  $n(u) = m$ ,  $\ell(u) = n$  и  $\ell(v) > n$ , вытекает, что в  $\mathcal{V}$  выполнено тождество  $u = 0$ . Многообразию, являющемуся  $(n, m)$ -расщепляемым для всех  $n \geq m$ , назовем  $m$ -однородным. Если  $\mathcal{V}$   $m$ -однородно для всех  $m$ , то  $\mathcal{V}$  называется *однородным*. Иными словами, многообразие однородно, если вместе со всяким выполненным в нем тождеством  $u = v$  таким, что  $\ell(u) \neq \ell(v)$ , в нем выполняется и тождество  $u = 0$ . *Наследственно однородным* (наследственно  $m$ -однородным) будем называть многообразие, все подмногообразия которого однородны (соответственно  $m$ -однородны). Используя хорошо известное описание атомов решетки всех многообразий полугрупп (см., например, [14]), легко понять, что всякое наследственно однородное многообразие полугрупп состоит из нильполугрупп.

Для всякого  $n \geq m$  обозначим через  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  множество всех слов длины  $n$  из  $W_m(\mathcal{V})$  и положим

$$W_{n,m}^0(\mathcal{V}) = W_{n,m}(\mathcal{V}) \cup \{0\}.$$

Легко проверить, что если многообразие  $\mathcal{V}$   $(n, m)$ -расщепляемо (в частности,

если оно  $m$ -однородно), то  $W_{n,m}^0(\mathcal{V})$  является  $\mathbf{S}_m$ -подмножеством в  $W_m^0(\mathcal{V})$  (это вытекает, например, из доказательства леммы 1.1 в [2]).

Основным результатом данного раздела является

**Предложение 1.** Пусть  $m$  — натуральное число. Если многообразие ниль-полугрупп  $\mathcal{V}$  наследственно  $m$ -однородно, то решетка  $C_m(\mathcal{V})$  изоморфна подпрямому произведению решеток вида  $\text{Con}(W_{n,m}^0(\mathcal{V}))$  по всем  $n \geq m$ .

**Доказательство.** Для краткости положим  $C_m = C_m(\mathcal{V})$ ,  $W_m = W_m^0(\mathcal{V})$  и  $W_{n,m} = W_{n,m}^0(\mathcal{V})$  для всякого  $n \geq m$ . Ясно, что  $\{0\}$  — орбита в  $W_m$ . Можно считать, что  $W_m \neq \{0\}$ , так как в противном случае как решетка  $C_m$ , так и решетки вида  $\text{Con}(W_{n,m})$  для всех  $n \geq m$  одноэлементны. В частности,  $\mathbf{S}_m$ -множество  $W_m$  нетранзитивно. Орбиты этого  $\mathbf{S}_m$ -множества, отличные от  $\{0\}$ , будем называть *ненулевыми*. Если  $U$  — ненулевая орбита в  $W_m$ , то без ограничения общности можно считать, что  $U$  состоит из слов одной и той же длины. Это позволяет определить *длину* ненулевой орбиты  $U$  как длину любого слова из  $U$ . Длину ненулевой орбиты  $U$  будем обозначать через  $\ell(U)$ . Ясно, что если  $U \neq \{0\}$ , то  $\ell(U) \geq m$ . Определим разбиение  $\Phi$  на множестве  $\text{Orb}(W_m) \setminus \{0\}$  правилом: ненулевые орбиты  $U$  и  $V$  попадают в один и тот же блок разбиения  $\Phi$  тогда и только тогда, когда  $\ell(U) = \ell(V)$ .

Ясно, что если  $\varphi$  — блок разбиения  $\Phi$ , то  $W_\varphi$  (в обозначениях леммы 4) есть не что иное, как  $W_{n,m}$  для некоторого  $n \geq m$ . Для доказательства предложения достаточно показать, что мы находимся в условиях леммы 4 (при  $A = W_m$ ,  $C = C_m$ ,  $A_0 = \{0\}$  и разбиении  $\Phi$ , определенном в предыдущем абзаце).

Проверим сначала выполнение условия (i) леммы 4. Пусть  $\alpha$  — конгруэнция на  $W_{n,m}$ . В процессе доказательства теоремы 1.3 в работе [2] показано, что  $\alpha$  является ограничением на  $W_{n,m}$  некоторой вполне инвариантной конгруэнции  $\bar{\alpha}$  на  $F$ , содержащей вполне инвариантную конгруэнцию на  $F$ , отвечающую  $\mathcal{V}$  (при этом используется лишь  $(n, m)$ -расщепляемость  $\mathcal{V}$ , которая имеет место в условиях доказываемого предложения). Обозначим через  $\alpha'$  ограничение  $\bar{\alpha}$  на  $W_m$ . Из определения решетки  $C_m(\mathcal{V})$  вытекает, что  $\alpha' \in C_m$ . Очевидно, что ограничение  $\alpha'$  на  $W_{n,m}$  равно  $\alpha$ .

Из доказательства теоремы видно, что всякая конгруэнция  $\alpha \in C_m$  является ограничением на  $W_m$  некоторой вполне инвариантной конгруэнции  $\bar{\alpha}$  на  $F$ , содержащей вполне инвариантную конгруэнцию на  $F$ , отвечающую  $\mathcal{V}$ . Многообразию, отвечающее  $\alpha$ , обозначим через  $\mathcal{V}_\alpha$ . Ясно, что  $\mathcal{V}_\alpha \subseteq \mathcal{V}$  и что если  $u\alpha v$ , то в  $\mathcal{V}_\alpha$  выполнено тождество  $u = v$ . Если при этом  $\ell(u) \neq \ell(v)$ , то, в силу наследственной  $m$ -однородности многообразия  $\mathcal{V}$ , в  $\mathcal{V}_\alpha$  выполнены тождества  $u = 0$  и  $v = 0$ . Иными словами, если  $\alpha$  связывает орбиты  $U$  и  $V$ , принадлежащие различным блокам разбиения  $\Phi$ , то  $\alpha$  склеивает каждую

из орбит  $U$  и  $V$  с орбитой  $\{0\}$ . Таким образом, условие (ii) леммы 4 также выполнено.

Наконец, условие (iii) с очевидностью вытекает из того, что орбита  $\{0\}$  одноэлементна. Предложение доказано.

Из теоремы и предложения 1 непосредственно вытекает

**Следствие 1.** *Если  $\mathcal{V}$  — наследственно однородное многообразие полу-групп, то решетка  $L(\mathcal{V})$  антиизоморфна подпрямому произведению решеток вида  $\text{Con}(W_{n,m}^0(\mathcal{V}))$  по всем  $m$  и  $n$  таким, что  $n \geq m$ .*

Отметим, что это следствие было ранее получено авторами другим способом в [2] (см. там следствие 1.1) для случая, когда многообразии  $\mathcal{V}$  нильпотентно.

### 3. Пример

На протяжении данного раздела через  $\mathcal{N}$  обозначается многообразие полу-групп, заданное тождествами

$$xyzt = tzyx, x^2y = (xy)^2, xy^2 = yx^2, xyzx = yxzy, x^4 = 0.$$

Как показано в [8],  $\mathcal{N}$  — одно из максимальных многообразий нильполу-групп с модулярной решеткой подмногообразий. Модулярность решетки  $L(\mathcal{N})$  доказана в [8] на основе результатов работ [1] и [3] с помощью весьма сложных и громоздких рассуждений. Результаты разделов 1 и 2 в сочетании с информацией о  $G$ -множествах, полученной в [15], позволяют с помощью простых и относительно коротких выкладок установить значительно более сильный факт. Чтобы сформулировать его, нам понадобятся некоторые обозначения.

Обозначим через  $M_k$  решетку, изображенную на рис. 1, а через  $M_{k,n}$  — решетку, изображенную на рис. 2. Многообразия, порожденные решетками  $M_k$  и  $M_{k,n}$ , обозначим через  $\mathbf{M}_k$  и  $\mathbf{M}_{k,n}$  соответственно.

Основным результатом данного раздела является

**Предложение 2.** *Решетка  $L(\mathcal{N})$  принадлежит многообразию  $\mathbf{M}_{4,3}$ .*

Более того, из доказательства предложения 2 будет видно, что  $\mathbf{M}_{4,3}$  — наименьшее многообразие решеток, содержащее  $L(\mathcal{N})$ . Отметим, что принадлежность многообразию  $\mathbf{M}_{4,3}$  является значительно более сильным свойством, чем модулярность. В самом деле, хорошо известно, что многообразие

всех модулярных решеток имеет континуум подмногообразий (см., например, теорему V.2.5 в [16]), в то время как многообразие  $\mathbf{M}_{4,3}$  — всего семь подмногообразий (решетка его подмногообразий изображена на рис. 3, на котором через  $\mathbf{T}$  обозначено тривиальное многообразие, а через  $\mathbf{DIS}$  — многообразие всех дистрибутивных решеток). В частности, из предложения 2 вытекает дезарговость решетки  $L(\mathcal{N})$ , поскольку решетка  $M_{4,3}$  дезаргова.

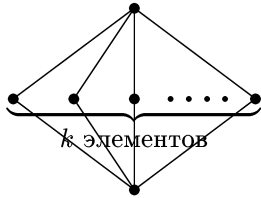


Рис. 1

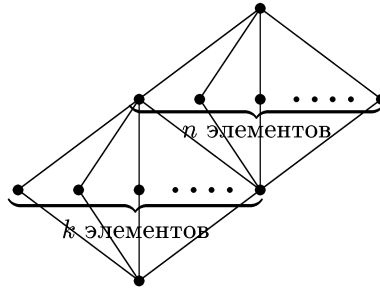


Рис. 2

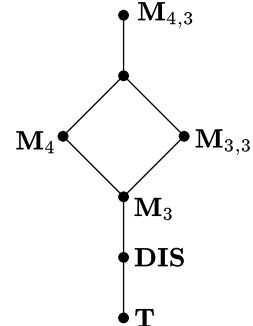


Рис. 3

Прежде чем приступить к доказательству предложения 2, приведем необходимую для этого вспомогательную информацию. Начнем с информации о решетках конгруэнций  $G$ -множеств. Пусть  $A$  —  $G$ -множество и  $a \in A$ . Положим

$$\text{Stab}_A(a) = \{g \in G \mid g^*(a) = a\}.$$

Ясно, что  $\text{Stab}_A(a)$  — подгруппа в  $G$ . Как обычно, через  $\text{Sub}(G)$  будем обозначать решетку подгрупп группы  $G$ . Нам понадобится следующее хорошо известное утверждение (см., например, лемму 4.20 в [17]).

**Лемма 5.** *Решетка конгруэнций транзитивного  $G$ -множества  $A$  изоморфна интервалу  $[\text{Stab}_A(a), G]$  решетки  $\text{Sub}(G)$ , где  $a$  — произвольный элемент из  $A$ .*

Хорошо известно, что  $\text{Sub}(\mathbf{S}_3) \cong M_4$ . Поэтому из леммы 5 вытекает

**Следствие 2.** *Решетка конгруэнций транзитивного  $\mathbf{S}_3$ -множества лежит в  $M_4$ .*

Конгруэнцию  $\alpha$  будем называть *жадной*, если она склеивает любые две орбиты, которые она связывает. Совокупность всех жадных конгруэнций  $G$ -множества  $A$  будем обозначать через  $\text{GCon}(A)$ . Легко проверяется (см. лемму 1.1 в [15]), что  $\text{GCon}(A)$  — подрешетка в  $\text{Con}(A)$ . Нам понадобится следующий результат.

**Лемма 6** ([15], предложение 1.2). *Решетка жадных конгруэнций произвольного  $G$ -множества  $A$  изоморфна подпрямому произведению решеток конгруэнций всех орбит этого  $G$ -множества и решетки эквивалентностей на множестве всех его орбит.*

Пусть  $\text{Orb}(A) = \{A_i \mid i \in I\}$  и  $\alpha \in \text{GCon}(A)$ . Обозначим через  $\alpha_i$  ограничение конгруэнции  $\alpha$  на орбиту  $A_i$ , а через  $\alpha^*$  — отношение эквивалентности на множестве  $\text{Orb}(A)$ , определяемое следующим образом: если  $B, C \in \text{Orb}(A)$ , то  $B\alpha C$  тогда и только тогда, когда либо  $B = C$ , либо  $\alpha$  связывает  $B$  и  $C$ . Как обычно, решетку эквивалентностей на множестве  $X$  будем обозначать через  $\text{Eq}(X)$ . Изоморфное вложение решетки  $\text{GCon}(A)$  в  $\text{Eq}(\text{Orb}(A)) \times \prod_{i \in I} \text{Con}(A_i)$ , найденное в [15], выглядит следующим образом: образом конгруэнции  $\alpha$  является кортеж  $(\alpha^*; \dots, \alpha_i, \dots)$ .

$G$ -множество, все конгруэнции которого являются жадными, назовем *сегрегированным*. Следующее предложение непосредственно вытекает из теоремы 2.2 работы [15].

**Лемма 7.** *Пусть  $\mathbf{L}$  — произвольное многообразие модулярных решеток, содержащее многообразие  $\mathbf{M}_3$ . Решетка конгруэнций  $G$ -множества  $A$  принадлежит  $\mathbf{L}$  тогда и только тогда, когда решетки конгруэнций всех орбит этого  $G$ -множества лежат в  $\mathbf{L}$ , а  $A$  содержит  $\leq 3$  орбит и сегрегировано.*

Нам будет полезно следующее очевидное достаточное условие сегрегированности  $G$ -множества.

**Лемма 8.** *Если  $G$ -множество содержит не более одной неоднoэлементной орбиты, то оно сегрегировано.*

Нам понадобятся также некоторые известные факты о следствиях полугрупповых тождеств. Приведем необходимые для их формулировки определения и обозначения. Если  $u$  и  $v$  — полугрупповые слова, то мы будем писать  $u \triangleleft v$ , если  $v \equiv a\xi(u)b$  для некоторых (возможно, пустых) слов  $a$  и  $b$  и некоторого эндоморфизма  $\xi$  полугруппы  $F$ . Напомним, что многообразие полугрупп называется *перестановочным*, если оно удовлетворяет тождеству вида

$$x_1 x_2 \cdots x_n = x_{1\pi} x_{2\pi} \cdots x_{n\pi}, \quad (6)$$

где  $\pi$  — нетривиальная перестановка из  $\mathbf{S}_n$ . В дальнейшем нам будут полезны следующие три технических замечания о тождествах нильполугрупп. Первые два из них очевидны, доказательство третьего см. в [11], лемма 1.3.

**Лемма 9.** *Пусть  $\mathcal{V}$  — многообразие нильполугрупп.*

- (i) Если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $u = v$  такому, что  $c(u) \neq c(v)$ , то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет также тождеству  $u = 0$ .
- (ii) Если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству вида  $x^r = x^s$ , где  $r < s$ , то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет также тождеству  $x^r = 0$ .
- (iii) Если  $\mathcal{V}$  перестановочно и удовлетворяет тождеству  $u = v$  такому, что  $\ell(u) < \ell(v)$  и  $u \triangleleft v$ , то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет также тождеству  $u = 0$ .

Если  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп, а  $n$  — натуральное число, то через  $\text{Perm}_n(\mathcal{V})$  обозначается множество всех перестановок  $\pi$  из  $\mathbf{S}_n$  таких, что в  $\mathcal{V}$  выполнено тождество (6). Ясно, что  $\text{Perm}_n(\mathcal{V})$  — подгруппа в  $\mathbf{S}_n$ . Следующая лемма является частным случаем результатов работы [18].

**Лемма 10.** Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $xyzt = tzyx$ , то  $\text{Perm}_n(\mathcal{V}) = \mathbf{S}_n$  для всякого  $n \geq 5$ .

Сделаем теперь несколько замечаний о тождествах, выполненных в  $\mathcal{N}$ . Используя сначала тождество  $x^2y = (xy)^2$ , а затем дважды тождество  $xyzt = tzyx$ , имеем

$$x^2yz = (xy)^2z \equiv x(yx)yz = zy^2x^2 = x^2y^2z.$$

Таким образом,  $x^2yz = x^2y^2z$  в  $\mathcal{N}$ . В силу леммы 9(iii) это означает, что в  $\mathcal{N}$  выполнено тождество  $x^2yz = 0$ , а значит, и тождества

$$x^2yzt = 0, \tag{7}$$

$$x^2y^2 = 0. \tag{8}$$

Используя тождество  $xyzt = tzyx$ , получаем, что  $xyz^2 = z^2yx = 0$  в  $\mathcal{N}$ . Напомним, что слово называется *линейным*, если всякая буква входит в него  $\leq 1$  раза. Учитывая лемму 10 и тождество (7), получаем, что все нелинейные слова длины  $\geq 5$  равны 0 в  $\mathcal{N}$ . В частности, отсюда вытекает, что  $xy^2z = x(yz)^2 = 0$  в  $\mathcal{N}$ . Будем говорить, что слова  $u$  и  $v$  *подобны в многообразии*  $\mathcal{N}$ , если существует слово  $w$  такое, что в  $\mathcal{N}$  выполнено тождество  $u = w$  и  $v$  может быть получено из  $w$  переименованием переменных. Из сказанного выше и того факта, что  $xyzy = yzyx$  в  $\mathcal{N}$ , легко вытекает, что каждое слово, не равное 0 в  $\mathcal{N}$ , подобно в  $\mathcal{N}$  некоторому слову из множества

$$W = \{x_1x_2 \cdots x_m, x^2, x^3, xyx, xy^2, (xy)^2, xyxz, xyzx\}.$$

Приступим к непосредственному доказательству предложения 2. В силу теоремы достаточно проверить, что  $C_m(\mathcal{N}) \in \mathbf{M}_{3,4}$  для всякого натурального  $m$ .

Если  $m = 1$ , то нужный нам факт вытекает из следующего общего утверждения.

**Лемма 11.** *Если  $\mathcal{V}$  — многообразие нильполугрупп, то решетка  $C_1(\mathcal{V})$  дистрибутивна.*

**Доказательство.** В силу первых двух утверждений леммы 9 всякое многообразие нильполугрупп наследственно 1-однородно. Учитывая предложение 1, получаем, что решетка  $C_1(\mathcal{V})$  является подпрямым произведением решеток вида  $\text{Con}(W_{n,1}^0(\mathcal{V}))$  по всем натуральным  $n$ . Осталось заметить, что  $W_{n,1}^0(\mathcal{V}) \subseteq \{x_1^n, 0\}$ , и потому решетка  $\text{Con}(W_{n,1}^0(\mathcal{V}))$  содержит  $\leq 2$  элементов. Лемма доказана.

Пусть теперь  $m = 2$ . Положим  $W_2 = W_2^0(\mathcal{N})$  и  $C_2 = C_2(\mathcal{N})$ . Из вида множества  $W$  и тождеств, задающих  $\mathcal{N}$ , ясно, что  $W_2$  состоит из следующих пяти орбит:

$$U_0 = \{0\}, U_1 = \{xy, yx\}, U_2 = \{xy^2\}, U_3 = \{xyx, yxy\}, U_4 = \{(xy)^2\}.$$

Пусть  $\alpha \in C_2$ . Из доказательства теоремы видно, что  $\alpha$  — ограничение на  $W_2$  некоторой вполне инвариантной конгруэнции  $\bar{\alpha}$  на полугруппе  $F$ , содержащей вполне инвариантную конгруэнцию на  $F$ , отвечающую многообразию  $\mathcal{N}$ . Обозначим подмногообразие многообразия  $\mathcal{N}$ , отвечающее  $\bar{\alpha}$ , через  $\mathcal{N}_\alpha$ . Предположим, что  $\alpha$  связывает две различные орбиты  $\mathbf{S}_2$ -множества  $W_2$ , т.е. что  $u\alpha v$ , где  $u \in U_i, v \in U_j$  и  $0 \leq i < j \leq 4$ . Тогда  $u\bar{\alpha}v$ , т.е.  $u = v$  в  $\mathcal{N}_\alpha$ . Из вида орбит ясно, что либо одна из орбит  $U_i$  и  $U_j$  одноэлементна, либо  $\ell(u) < \ell(v)$  и  $u \triangleleft v$ . Ясно, что в первом случае  $\alpha$  склеивает  $U_i$  и  $U_j$ . Во втором случае из леммы 9(iii) вытекает, что  $\alpha$  склеивает каждую из орбит  $U_i$  и  $U_j$  с  $U_0$ , а значит, и склеивает  $U_i$  и  $U_j$  между собой. Мы показали, что  $C_2$  состоит только из жадных конгруэнций  $\mathbf{S}_2$ -множества  $W_2$ , т.е. является подрешеткой в  $\text{GCon}(W_2)$ . В силу леммы 6,  $C_2$  вкладывается в  $\text{Eq}(\text{Orb}(W_2)) \times \prod_{i=0}^4 \text{Con}(U_i)$ .

Обозначим через  $E_2$  проекцию на  $\text{Eq}(\text{Orb}(W_2))$  образа решетки  $C_2$  при соответствующем изоморфном вложении. Все орбиты  $\mathbf{S}_2$ -множества  $W_2$  содержат  $\leq 2$  элементов. Следовательно, решетки конгруэнций всех этих орбит дистрибутивны. Осталось убедиться в том, что  $E_2 \in \mathbf{M}_{3,4}$ .

Пусть  $\alpha^*$  — эквивалентность из  $E_2$ , соответствующая  $\alpha$  при вложении  $C_2$  в  $\text{Eq}(\text{Orb}(W_2)) \times \prod_{i=0}^4 \text{Con}(U_i)$ . Если  $U$  и  $V$  — различные орбиты в  $W_2$ , то, согласно комментарию к лемме 6,  $U\alpha^*V$  тогда и только тогда, когда  $\alpha$  связывает  $U$  и  $V$ , т.е. когда  $u\alpha v$  для некоторых слов  $u \in U$  и  $v \in V$ . Но тогда  $u\bar{\alpha}v$ , т.е.  $u = v$  в  $\mathcal{N}_\alpha$ . Обратно, если в  $\mathcal{N}_\alpha$  выполнено тождество  $u = v$ , где



$u, v \in W_2$ , то  $u\alpha v$  и потому  $U\alpha^*V$ , где  $U$  — орбита, содержащая  $u$ , а  $V$  — орбита, содержащая  $v$ . Учитывая лемму 9(iii), легко понять, что если  $U_1\alpha^*U_i$  для некоторого  $i > 1$ , то  $U_j\alpha^*U_0$  для всех  $j \geq 1$ , а если  $U_3\alpha^*U_4$ , то  $U_3\alpha^*U_0$ . Предположим, что  $U_2\alpha^*U_3$ . Тогда в  $\mathcal{N}_\alpha$  выполнено тождество  $xy^2 = yxu$ . Умножая это тождество слева на  $x$  и учитывая, что в  $\mathcal{N}$  выполнено тождество (8), получаем, что в этом случае  $U_4\alpha^*U_0$ . Из сказанного легко вытекает, что  $E_2$  имеет вид, изображенный на рис. 4. На этом рисунке через  $\varepsilon$  обозначено отношение равенства на  $\text{Orb}(W_2)$ , через  $\Delta$  — универсальное отношение на этом множестве, через  $\rho_{i_1 i_2 \dots i_r}$  (где  $r \geq 2$  и  $0 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_r \leq 4$ ) — эквивалентность на  $\text{Orb}(W_2)$ , единственным неоднородным классом которой является  $\{U_{i_1}, U_{i_2}, \dots, U_{i_r}\}$ , наконец, через  $\rho_{04,23}$  — эквивалентность на  $\text{Orb}(W_2)$ , классами которой являются  $\{U_0, U_4\}$ ,  $\{U_2, U_3\}$  и  $\{U_1\}$ . Из рис. 4 видно, что  $E_2 \in \mathbf{M}_{3,4}$ .

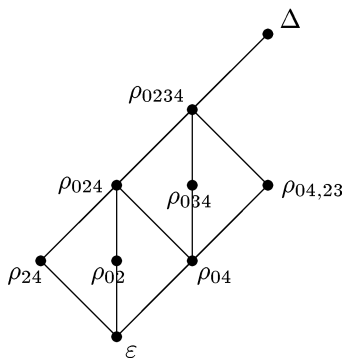


Рис. 4

Пусть, наконец,  $m > 2$ . Из вида множества  $W$  видно, что если слова  $u$  и  $v$  зависят от  $> 2$  букв, не равны 0 в  $\mathcal{N}$  и  $\ell(u) < \ell(v)$ , то либо  $c(u) \neq c(v)$ , либо  $u \triangleleft v$ . В силу леммы 9 отсюда вытекает, что в рассматриваемом случае многообразие  $\mathcal{N}$  наследственно  $m$ -однородно. В силу предложения 1 достаточно показать, что  $\text{Con}(W_{n,m}^0(\mathcal{N})) \in \mathbf{M}_{3,4}$  для всех  $n \geq m$ .

Рассмотрим сначала случай, когда  $n = m$ . Для краткости положим  $W_n = W_{n,n}(\mathcal{N})$  и  $W_n^0 = W_{n,n}^0(\mathcal{N})$ . Ясно, что  $W_n$  — транзитивное  $\mathbf{S}_n$ -множество. Следовательно,  $W_n^0$  состоит из двух орбит:  $\{0\}$  и  $W_n$ . Из леммы 8 вытекает, что  $\mathbf{S}_n$ -множество  $W_n^0$  сегрегировано. В силу леммы 7 осталось убедиться в том, что  $\text{Con}(W_n) \in \mathbf{M}_{3,4}$ . Следствие 2 позволяет считать, что  $n \geq 4$ . Без ограничения общности можно считать, что  $x_1 x_2 \dots x_n \in W_n$ . В силу леммы 5,  $\text{Con}(W_n) \cong [\text{Stab}_{W_n}(x_1 x_2 \dots x_n), \mathbf{S}_n]$ . Легко понять, что  $\text{Stab}_{W_n}(x_1 x_2 \dots x_n) = \text{Perm}_n(\mathcal{N})$  (см., например, доказательство следствия 1.7 в [11]). Таким образом,  $\text{Con}(W_n) \cong [\text{Perm}_n(\mathcal{N}), \mathbf{S}_n]$ . Если  $n \geq 5$ , то, в силу

леммы 10, интервал  $[\text{Perm}_n(\mathcal{N}), \mathbf{S}_n]$  одноэлементен. Пусть, наконец,  $n = 4$ . Если  $\pi \in \mathbf{S}_4$ , то через  $\text{gr}\{\pi\}$  будем обозначать подгруппу в  $\mathbf{S}_4$ , порожденную  $\pi$ . Положим  $P_{14,23} = \text{gr}\{(14)(23)\}$ . По условию  $\text{Perm}_4(\mathcal{N}) \supseteq P_{14,23}$ . Следовательно,  $\text{Cop}(W_4)$  — интервал в решетке  $[P_{14,23}, \mathbf{S}_4]$ . Как обычно, будем обозначать через  $\mathbf{A}_4$  знакопеременную подгруппу в  $\mathbf{S}_4$ , а через  $\mathbf{V}_4$  — четверную группу Клейна. Кроме того, положим  $C_{1243} = \text{gr}\{(1243)\}$  и  $T_{ij} = \text{gr}\{(ij)\}$ , где  $1 \leq i < j \leq 4$ . На рис. 5 изображен интервал  $[P_{14,23}, \mathbf{S}_4]$  решетки  $\text{Sub}(\mathbf{S}_4)$  (через  $\vee$  на этом рисунке обозначается объединение в решетке  $\text{Sub}(\mathbf{S}_4)$ ). Мы видим, что  $[P_{14,23}, \mathbf{S}_4] \cong M_{3,4}$ . Следовательно,  $\text{Cop}(W_4) \in \mathbf{M}_{3,4}$ .

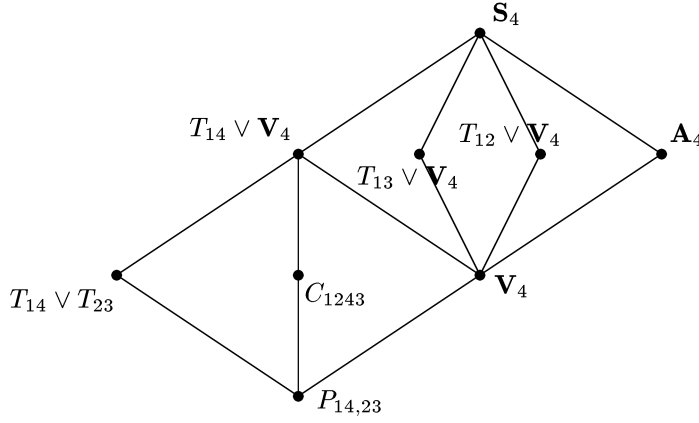


Рис. 5

Пусть теперь  $n > m$ . Как отмечалось выше, любое нелинейное слово длины  $\geq 5$  равно 0 в  $\mathcal{N}$ . Следовательно, если  $n \geq 5$  (в частности, если  $m \geq 4$ ), то  $W_{n,m}^0(\mathcal{N}) = \{0\}$  и решетка  $\text{Cop}(W_{n,m}^0(\mathcal{N}))$  одноэлементна. Остается рассмотреть случай, когда  $n = 4$ , а  $m = 3$ . Из вида множества  $W$  вытекает, что если  $u \in W_{4,3}(\mathcal{N})$ , то  $u$  подобно в  $\mathcal{N}$  одному из слов  $xu xz$  и  $xu zx$ . Используя тождества  $xu zt = tzu x$  и  $xu zx = yx zu$ , легко понять, что если  $u$  подобно в  $\mathcal{N}$  слову  $xu zx$ , то  $u = xu zx$  в  $\mathcal{N}$ . Следовательно,

$$W_{4,3}^0(\mathcal{N}) = \{xu xz, xz xu, yx uz, yz ux, zx zu, zy zx, xu zx, 0\}.$$

Ясно, что  $W_{4,3}^0(\mathcal{N})$  содержит три орбиты:

$$U_0 = \{0\}, U_1 = \{xu xz, xz xu, yx uz, yz ux, zx zu, zy zx\} \text{ и } U_2 = \{xu zx\}.$$

В силу леммы 8,  $\mathbf{S}_3$ -множество  $W_{4,3}^0(\mathcal{N})$  сегрегировано, а из следствия 2 вытекает, что решетки конгруэнций всех его орбит лежат в  $\mathbf{M}_{3,4}$ . Учитывая лемму 7, получаем, что и  $\text{Cop}(W_{4,3}^0(\mathcal{N})) \in \mathbf{M}_{3,4}$ .

Предложение 2 доказано.

**Литература**

1. ВЕРНИКОВ Б. М., ВОЛКОВ М. В. Решетки нильпотентных многообразий полугрупп // Алгебраические системы и их многообразия. Свердловск: УрГУ, 1988. С.53–65.
2. ВЕРНИКОВ Б. М., ВОЛКОВ М. В. Решетки нильпотентных многообразий полугрупп. II // Изв. Урал. гос. ун-та. 1998. № 10. (Математика и механика. Вып.1.) С. 13–33.
3. VERNIKOV B. M., VOLKOV M. V. Structure of lattices of nilpotent semigroup varieties // Semigroups. Algebraic Theory and Applications to Formal Languages and Codes. Singapore: World Scientific, 1993. P. 297–299.
4. ВОЛКОВ М. В. Структуры многообразий нильпотентных колец // Исследования по современной алгебре. Свердловск: УрГУ, 1981. С.19–34.
5. VERNIKOV B. M., VOLKOV M. V. Commutative semigroup varieties with modular subvariety lattices // Monoids and Semigroups with Applications. Singapore: World Scientific, 1991. P.233–253.
6. ВОЛКОВ М. В. Многообразия полугрупп с модулярной решеткой подмногообразий // Докл. РАН. 1992. Т.326, №3. С.409–413.
7. VERNIKOV B. M., VOLKOV M. V. Semimodular semigroup varieties revisited // Int. Conf. «Semigroups and their Applications, including Semigroup Rings»: Abstracts. St Petersburg, 1995. P.78–79.
8. ВОЛКОВ М. В. Тождества в решетках многообразий полугрупп: Дисс. ... д-ра физ.-мат. наук. СПб., 1994.
9. VOLKOV M. V. Commutative semigroup varieties with distributive subvariety lattices // Contrib. General Algebra. 1991. Vol.7. P.351–359.
10. ВОЛКОВ М. В. Многообразия полугрупп с модулярной решеткой подмногообразий. II // Изв. вузов. Математика. 1992. №7. С. 3–8.
11. VERNIKOV B. M., VOLKOV M. V. Commuting fully invariant congruences on free semigroups // Contrib. General Algebra. 2000. Vol.12. P.391–417.
12. VERNIKOV B. M. A classification of lattice quasiidentities implying the modular law in lattices of nilsemigroup varieties // II Международ. конф. «Полугруппы: теория и приложения»: Тез. докл. СПб., 1999. С.58–59.
13. NELSON E. The lattice of equational classes of semigroups with zero // Canad. Math. Bull. 1971. Vol.14, №4. P.531–534.
14. EVANS T. The lattice of semigroup varieties // Semigroup Forum. 1971. Vol.2, №1. P.1–43.
15. VERNIKOV B. M. On congruences of  $G$ -sets // Comment. Math. Univ. Carol. 1997. Vol.38, №3. P.603–613.
16. ГРЕТЦЕР Г. Общая теория решеток. М.: Мир, 1982.
17. MCKENZIE R. N., McNULTY G. F., TAYLOR W. F. Algebras. Lattices. Varieties. Vol. I. Monterey: Wadsworth&Brooks/Cole, 1987.
18. POLLÁK Gy. On the consequences of permutation identities // Acta Sci. Math. (Szeged). 1973. Vol.34. P.323–333.

Статья поступила 29.08.2000 г.