

СИБИРСКИЕ ЭЛЕКТРОННЫЕ  
МАТЕМАТИЧЕСКИЕ ИЗВЕСТИЯ

Siberian Electronic Mathematical Reports

<http://semr.math.nsc.ru>

Том 14, стр. 567–604 (2014)

УДК 512.532.2

MSC 20M07

ТРИ ОСЛАБЛЕННЫХ ВАРИАНТА  
КОНГРУЭНЦ-ПЕРЕСТАНОВОЧНОСТИ  
ДЛЯ МНОГООБРАЗИЙ ПОЛУГРУПП

Б.М. ВЕРНИКОВ, В.Ю. ШАПРЫНСКИЙ

ABSTRACT. Congruences  $\alpha$  and  $\beta$  on an algebra  $A$  are called 2.5-permutable if the join of  $\alpha$  and  $\beta$  in the lattice of congruences on  $A$  coincides with the set-theoretical union of the relations  $\alpha\beta$  and  $\beta\alpha$ . A semigroup variety  $\mathcal{V}$  is called almost  $fi$ -permutable [almost weakly  $fi$ -permutable, almost  $fi$ -2.5-permutable] if any two fully invariant congruences on a  $\mathcal{V}$ -free object  $S$  permute [weakly permute, 2.5-permute] whenever these congruences are contained in the least semilattice congruence on  $S$ . We completely determine all almost  $fi$ -permutable varieties, all almost  $fi$ -2.5-permutable varieties, and almost weakly  $fi$ -permutable varieties under the additional assumption that all nilsemigroups in a variety are semigroups with zero multiplication. The first and the third of the corresponding results correct some gaps in two previous papers.

**Keywords:** semigroup, variety, free object of a variety, fully invariant congruence, permutability, weak permutability, 2.5-permutability.

## 1. ВВЕДЕНИЕ И ФОРМУЛИРОВКИ РЕЗУЛЬТАТОВ

Хорошо известно, что выполнение тождеств в решетках многообразий универсальных алгебр тесно связано с мультипликативными свойствами вполне

---

VERNIKOV, B.M., SHAPRYNSKIĬ, V.YU., THREE WEAKER VARIANTS OF CONGRUENCE PERMUTABILITY FOR SEMIGROUP VARIETIES.

© 2013 Верников Б.М., Шапрынский В.Ю.

Поддержано в рамках проекта повышения конкурентоспособности (Соглашение между Министерством образования и науки Российской Федерации и Уральским федеральным университетом от 27.08.2013, № 02.А03.21.0006), грантом Президента РФ для поддержки ведущих научных школ Российской Федерации (проект НШ-5161.2014.1) и РФФИ (грант 14-01-00524).

Поступила 24 декабря 2013 г., опубликована 27 июля 2014 г.

инвариантных конгруэнций на свободных алгебрах многообразий. Чтобы сформулировать эту мысль более точно, введем необходимые определения и обозначения.

Пусть  $\alpha$  и  $\beta$  — конгруэнции на одной и той же алгебре  $A$ , а  $n$  — натуральное число. Индукцией по  $n$  определим отношение  $\alpha \circ_n \beta$  на  $A$ , полагая  $\alpha \circ_1 \beta = \alpha$ , а если  $n > 1$ , то  $\alpha \circ_n \beta = (\alpha \circ_{n-1} \beta)\gamma$ , где  $\gamma = \beta$ , если  $n$  четно, и  $\gamma = \alpha$  если  $n$  нечетно. Конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  называются  $n$ -перестановочными, если  $\alpha \circ_n \beta = \beta \circ_n \alpha$ . При  $n = 2$  получаем равенство  $\alpha\beta = \beta\alpha$ , т.е. обычную перестановочность, а 3-перестановочные конгруэнции, т.е. конгруэнции, удовлетворяющие равенству  $\alpha\beta\alpha = \beta\alpha\beta$ , принято называть *слабо перестановочными*. Универсальная алгебра называется *конгруэнц- $n$ -перестановочной*, если любые две ее конгруэнции  $n$ -перестановочны. Многообразие, все алгебры которого конгруэнц- $n$ -перестановочны, также называется *конгруэнц- $n$ -перестановочным*. При  $n = 2$  [соответственно  $n = 3$ ] конгруэнц- $n$ -перестановочные алгебры и многообразия называются [*слабо*] *конгруэнц-перестановочными*. В силу классических результатов Йонссона (см., например, [15, раздел V.4]), всякое конгруэнц-перестановочное многообразие имеет дезаргову решетку подмногообразий, а у всякого слабо конгруэнц-перестановочного многообразия решетка подмногообразий модулярна. В [17] показано, что конгруэнц- $n$ -перестановочность многообразия влечет наличие нетривиального тождества в решетке его подмногообразий (при любом  $n$ ).

Однако в случае многообразий полугрупп мультипликативные ограничения, накладываемые на все конгруэнции всех полугрупп из многообразия, оказываются слишком жесткими и не представляют интереса с точки зрения теории полугрупп. А именно, оказывается, что многообразие полугрупп конгруэнц- $n$ -перестановочно тогда и только тогда, когда оно является многообразием периодических групп (при  $n = 2$  это доказано в [24], при  $n = 3$  легко вытекает из [16, теорема 1.2(iii)], а при произвольном  $n$  установлено в [17, следствие 0]).

Ситуация становится намного более интересной, если накладывать мультипликативные ограничения не на все, а только на вполне инвариантные конгруэнции, и не на всех полугруппах данного многообразия, а только на его свободных объектах. При этом, с одной стороны, в полном объеме сохраняются связи с тождествами в решетках многообразий, а с другой — возникают обширные и важные классы многообразий. Более того, оказывается, что мультипликативные ограничения естественно накладывать не на все вполне инвариантные конгруэнции полугрупп, свободных в многообразиях, а только на те из них, которые являются *подполурешеточными*, т.е. содержатся в наименьшей полурешеточной конгруэнции (*наименьшая полурешеточная конгруэнция* на полугруппе  $S$  — это наименьшая конгруэнция на  $S$ , фактор по которой является полурешеткой). Ограничения такого типа с успехом применялись для изучения тождеств в решетках многообразий полугрупп в работах [19, 21] и некоторых других. В частности, именно на этом пути в двух указанных работах была доказана дезарговость решетки всех *вполне регулярных* многообразий полугрупп (т.е. многообразий, состоящих из *вполне регулярных* полугрупп — объединений групп).

Пусть  $\alpha$  и  $\beta$  — конгруэнции на некоторой алгебре  $A$ . Через  $\alpha \vee \beta$  обозначается объединение  $\alpha$  и  $\beta$  в решетке конгруэнций алгебры  $A$ , а через  $\cup$  — теоретико-множественное объединение бинарных отношений. Общеизвестно, что

$$(1.1) \quad \alpha \vee \beta = \alpha \cup \beta \cup \alpha\beta \cup \beta\alpha \cup \alpha\beta\alpha \cup \beta\alpha\beta \cup \dots \cup \alpha \circ_n \beta \cup \beta \circ_n \alpha \cup \dots.$$

Очевидно, что алгебра  $A$  конгруэнц- $n$ -перестановочна тогда и только тогда, когда  $\alpha \vee \beta = \alpha \circ_n \beta$  для любых двух конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  на  $A$ . С учетом равенства (1.1) представляется естественным рассмотрение алгебр, в которых любые две конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  удовлетворяют равенству

$$(1.2) \quad \alpha \vee \beta = \alpha \circ_n \beta \cup \beta \circ_n \alpha.$$

Ясно, что это ограничение слабее конгруэнц- $n$ -перестановочности, но сильнее конгруэнц- $(n + 1)$ -перестановочности. Исходя из этого, мы называем конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  со свойством (1.2)  *$n$ .5-перестановочными*. В частности, конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  *2.5-перестановочны*, если  $\alpha \vee \beta = \alpha\beta \cup \beta\alpha$ , и *1.5-перестановочны*, если  $\alpha \vee \beta = \alpha \cup \beta$ .

Как обычно, мы обозначаем через  $\mathbb{N}$  множество всех натуральных чисел. Положим

$$\overline{\mathbb{N}} = \mathbb{N} \cup \{n + 0.5 \mid n \in \mathbb{N}\}.$$

Пусть  $r \in \overline{\mathbb{N}}$ . Многообразия полугрупп  $\mathcal{V}$  называется *[почти]  $fi$ - $r$ -перестановочным*, если на любой полугруппе, свободной в  $\mathcal{V}$ , любые две [подполурешеточные] вполне инвариантные конгруэнции  $r$ -перестановочны. При  $r = 2$  [почти]  $fi$ - $r$ -перестановочные многообразия называются просто *[почти]  $fi$ -перестановочными*, а при  $r = 3$  — *[почти] слабо  $fi$ -перестановочными*. Полное описание  $fi$ -1.5-перестановочных, почти  $fi$ -1.5-перестановочных,  $fi$ -перестановочных и  $fi$ -2.5-перестановочных многообразий полугрупп получено в работах [27], [6], [28] и [3] соответственно. Слабо  $fi$ -перестановочные многообразия в некотором обширном частном случае описаны в [26].

Помимо результатов, упомянутых в предыдущем абзаце, в [29] было предложено описание всех почти  $fi$ -перестановочных многообразий, а в [4] — описание почти слабо  $fi$ -перестановочных многообразий в некотором обширном частном случае. Однако недавно вторым автором было замечено, что эти два результата неверны. В данной работе мы даем полное описание почти  $fi$ -2.5-перестановочных многообразий полугрупп и, попутно, исправляем указанные выше ошибки. Чтобы сформулировать соответствующие результаты, нам понадобятся некоторые определения и обозначения.

Как обычно, мы записываем пару тождеств вида  $wx = xw = w$ , где  $w$  — слово, а  $x$  — буква, не входящая в запись  $w$ , в виде символического тождества  $w = 0$ . Эта запись оправдана, поскольку указанная пара тождеств выполнена в полугруппе  $S$  тогда и только тогда, когда  $S$  содержит нуль  $0$  и все значения слова  $w$  в  $S$  равны  $0$ . Мы будем ссылаться на выражения вида  $w = 0$  как на обычные тождества. Через  $\text{var } \Sigma$  обозначается многообразие полугрупп, заданное системой тождеств  $\Sigma$ . Положим

$$\mathcal{A}_n = \text{var } \{x^n y = y, xy = yx\} \text{ для произвольного натурального } n,$$

$$\mathcal{C} = \text{var } \{x^2 = x^3, xy = yx\},$$

$$\mathcal{L}\mathcal{R}\mathcal{B} = \text{var } \{x = x^2, yxy = xy\},$$

$$\mathcal{P} = \text{var } \{xy = x^2y, x^2y^2 = y^2x^2\},$$

$$\begin{aligned}\mathcal{R}\mathcal{R}\mathcal{B} &= \text{var} \{x = x^2, xyx = yx\}, \\ \mathcal{S}\mathcal{L} &= \text{var} \{x = x^2, xy = yx\}, \\ \mathcal{S}\mathcal{L}\mathcal{Z} &= \text{var} \{xyz = xy\}, \\ \mathcal{S}\mathcal{R}\mathcal{Z} &= \text{var} \{xyz = yz\}, \\ \mathcal{Z}\mathcal{M} &= \text{var} \{xy = 0\}.\end{aligned}$$

Отметим, что  $\mathcal{A}_n$  — многообразие всех абелевых групп, экспонента которых делит  $n$ . Если  $\mathcal{X}$  — многообразие полугрупп, что через  $\overline{\mathcal{X}}$  обозначается многообразие, двойственное к  $\mathcal{X}$  (т. е. многообразие, состоящее из полугрупп, антиизоморфных полугруппам из  $\mathcal{X}$ ). Если  $\pi$  — перестановка на множестве  $\{1, 2, \dots, n\}$ , то тождество

$$x_1x_2 \cdots x_n = x_{1\pi}x_{2\pi} \cdots x_{n\pi}$$

обозначается через  $p_n[\pi]$ . В случае, когда перестановка  $\pi$  нетривиальна, это тождество называется *перестановочным*; число  $n$  называется *длиной* тождества  $p_n[\pi]$ . Мы будем относить прилагательное, обозначающее некоторое свойство, присущее всем полугруппам данного многообразия, и ко всему многообразию; именно в этом смысле мы будем говорить о вполне регулярных, вполне простых, периодических многообразиях, нильмногообразиях и т.п. Многообразие  $\mathcal{V}$  называется *многообразием полугрупп с вполне регулярным [идемпотентным] квадратом*, если квадрат любой полугруппы из  $\mathcal{V}$  является вполне регулярной [идемпотентной] полугруппой.

Первым основным результатом работы является

**Теорема 1.1.** *Многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти fi-2.5-перестановочно тогда и только тогда, когда выполнено одно из следующих условий:*

- 1)  $\mathcal{V}$  — вполне простое многообразие;
- 2)  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с вполне регулярным квадратом такое, что  $\mathcal{S}\mathcal{L} \subseteq \mathcal{V}$  и

$$(1.3) \quad \mathcal{L}\mathcal{R}\mathcal{B} \vee \mathcal{S}\mathcal{L}\mathcal{Z}, \mathcal{R}\mathcal{R}\mathcal{B} \vee \mathcal{S}\mathcal{R}\mathcal{Z} \notin \mathcal{V};$$

- 3)  $\mathcal{V}$  совпадает с одним из многообразий  $\mathcal{P}$  и  $\overleftarrow{\mathcal{P}}$ ;
- 4)  $\mathcal{V} = \mathcal{A}_n \vee \mathcal{S}\mathcal{L} \vee \mathcal{N}$ , где  $n > 1$ , а  $\mathcal{N}$  удовлетворяет перестановочному тождеству длины 3 и тождествам

$$(1.4) \quad x^2 = xyx = 0;$$

- 5)  $\mathcal{V} = \mathcal{C} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{N}$  удовлетворяет перестановочному тождеству длины 3 и тождествам

$$(1.5) \quad x^2y = xyx = yx^2 = 0;$$

- 6)  $\mathcal{V} = \mathcal{S}\mathcal{L} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из следующих систем тождеств:

$$(1.6) \quad p_3[\pi], x^2y = xyx = yx^2, x^3yz = xy^3z = x^2y^2z^2, x^3yzt = 0,$$

$$(1.7) \quad p_3[\pi], x^2y = xyx = yx^2, x^3yz = xy^3z = 0,$$

$$(1.8) \quad p_3[\pi], x^2y = xyx = yx^2, x^3yz = xy^3z, x^2y^2z^2 = x^3yzt = 0,$$

$$(1.9) \quad p_3[\pi], x^2y = xyx = yx^2, x^2y^2z = xy^2z^2, x^2y^2zt = 0,$$

$$(1.10) \quad p_3[\pi], x^2y = xyx = yx^2, x^3yz = xy^2z^2, x^2y^2z^2 = 0,$$

- (1.11)  $p_3[\pi], x^2y = xyx, xy^2 = yx^2, xyz^2 = 0,$   
(1.12)  $p_3[\pi], x^2y = y^2x, xy^2 = yxy, x^2yz = 0,$   
(1.13)  $p_3[\pi], x^2y = yxy, xy^2 = yx^2, yxyz = xyz^2 = 0,$   
(1.14)  $p_3[\pi], x^2y = xy^2, xyx = yxy, x^2yz = xyzx = 0,$   
(1.15)  $p_3[\pi], x^2y = yxy = yx^2, yxyz = 0,$   
(1.16)  $p_3[\pi], xy^2 = 0,$   
(1.17)  $p_3[\pi], x^2y = yxy = xy^2, x^2yz = yxyz = 0,$   
(1.18)  $p_3[\pi], xyx = 0,$   
(1.19)  $p_3[\pi], x^2y = 0,$   
(1.20)  $xyz = yxz, x^2y = 0, xyx = yxy,$   
(1.21)  $xyz = zyx, x^2y = y^2x, xy^2 = yxy, x^2yz = xyzzy = 0,$   
(1.22)  $xyz = zyx, xyx = yxy, yxyz = 0,$   
(1.23)  $xyz = zyx, x^2y = y^2x, xyx = 0,$   
(1.24)  $xyz = zyx, xy^2 = yx^2, xyx = 0,$   
(1.25)  $xyz = xzy, x^2y = yxy = xy^2, x^2yz = 0,$   
(1.26)  $xyz = xzy, xy^2 = 0, xyx = yxy,$

где

- в системах (1.6)–(1.12)  $\pi \in \{(12), (13), (23), (123)\},$
- в системах (1.13) и (1.14)  $\pi \in \{(12), (13), (23)\},$
- в системах (1.15) и (1.16)  $\pi \in \{(12), (13)\},$
- в системах (1.17) и (1.18)  $\pi \in \{(12), (23)\},$
- в системе (1.19)  $\pi \in \{(13), (23)\};$

7)  $\mathcal{V}$  удовлетворяет

- либо системе тождеств (1.16) при  $\pi \in \{(12), (23)\},$
- либо системе тождеств (1.18) при  $\pi = (13),$
- либо системе тождеств (1.19) при  $\pi \in \{(12), (13), (23)\},$
- либо одной из следующих систем тождеств:

- (1.27)  $p_3[\pi], x^2y = xy^2, x^2yz = 0,$   
(1.28)  $p_3[\pi], x^2y = yx^2, x^3y = 0,$   
(1.29)  $p_3[\pi], x^2y = yx^2, x^2y^2 = 0,$   
(1.30)  $p_3[\pi], x^2y = yx^2, x^3y = x^2y^2, x^2y^2z = 0,$   
(1.31)  $xyz = zyx, x^2y = yxy, x^2yz = 0,$   
(1.32)  $xyz = zyx, x^2y = yxy, x^3y = 0,$   
(1.33)  $xyz = zyx, x^2y = yxy, x^2y^2 = 0,$   
(1.34)  $xyz = zyx, x^2y = yxy, x^3y = x^2y^2, x^2y^2z = 0,$   
(1.35)  $xyz = yzx, x^3y = 0,$   
(1.36)  $xyz = yzx, x^2y^2 = 0,$

$$(1.37) \quad xyz = yzx, x^3y = x^2y^2, x^2y^2z = 0,$$

$$(1.38) \quad p_3[\pi], x^2y = y^2x, xyzt = 0,$$

$$(1.39) \quad p_3[\pi], xy^2 = yx^2, xyzt = 0,$$

$$(1.40) \quad p_3[\pi], x^2y = yx^2, x_1x_2x_3x_4x_5 = 0,$$

$$(1.41) \quad xyz = zyx, xyx = yxy, xyzt = 0,$$

$$(1.42) \quad xyz = zyx, x^2y = yx^2, x_1x_2x_3x_4x_5 = 0,$$

$$(1.43) \quad xyz = yzx, x_1x_2x_3x_4x_5 = 0,$$

где

- в системах (1.27)–(1.30), (1.39) и (1.40)  $\pi \in \{(12), (23)\}$ ,
- в системе (1.38)  $\pi \in \{(12), (13), (23)\}$ .

В следующей теореме исправлена неточность в основном результате работы [29].

**Теорема 1.2.** *Многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -перестановочно тогда и только тогда, когда  $\mathcal{V}$  удовлетворяет либо одному из условий 3) и 5) теоремы 1.1, либо одному из следующих условий:*

- 1)  $\mathcal{V}$  — вполне регулярное многообразие;
- 2)  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с идемпотентным квадратом такое, что  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{V}$  и выполнено условие (1.3);
- 3)  $\mathcal{V} = \mathcal{SL} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{N}$  удовлетворяет
  - либо системе тождеств (1.16) при  $\pi \in \{(12), (23)\}$ ,
  - либо системе тождеств (1.18) при  $\pi = (13)$ ,
  - либо системе тождеств (1.19) при  $\pi \in \{(12), (13), (23)\}$ ,
  - либо одной из систем тождеств (1.27)–(1.30) при  $\pi \in \{(12), (23)\}$ ,
  - либо одной из систем тождеств (1.31)–(1.37);
- 4)  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одной из следующих систем тождеств:

$$(1.44) \quad xyz = 0,$$

$$(1.45) \quad p_3[\pi], x^2 = 0,$$

$$(1.46) \quad xyz = zyx, x^2 = yxy = 0,$$

$$(1.47) \quad xyz = zyx, x^2 = xyzt = 0,$$

где в системе (1.45)  $\pi \in \{(12), (23), (123)\}$ .

Переходя к почти слабо  $fi$ -перестановочным многообразиям, отметим следующие обстоятельства:

- в диссертации [5] показано, что нильмногообразие полугрупп слабо  $fi$ -перестановочно тогда и только тогда, когда оно удовлетворяет одной из 240 указанных в [5, теорема 17] систем тождеств; как формулировка, так и доказательство этого результата весьма громоздки;
- при переходе от  $fi$ - $r$ -перестановочных к почти  $fi$ - $r$ -перестановочным многообразиям при  $r = 1.5, 2, 2.5$  число участвующих в описании систем тождеств, задающих нильмногообразия, значительно возрастает — ср. основные результаты работ [27] и [6] при  $r = 1.5$ , основные результаты работ [28] и [29] при  $r = 2$ , формулируемое ниже предложение 2.1,

являющееся основным результатом работы [3], и теорему 1.1 данной работы при  $r = 2.5$ .

Это делает обоснованным предположение о том, что полное описание почти слабо  $fi$ -перестановочных многообразий, если бы его удалось получить, оказалось бы чрезвычайно громоздким (как по формулировке, так и по доказательству) и трудным для восприятия, причем чтобы избежать этого, надо вводить ограничения на нильподмногообразия рассматриваемых многообразий. Именно поэтому в [4] задача описания почти слабо  $fi$ -перестановочных многообразий была рассмотрена только для многообразий, в которых все нильполугруппы являются полугруппами с нулевым умножением. Многообразия, обладающие последним свойством, называются *многообразиями степени  $\leq 2$* . В следующем результате исправляется неточность, допущенная в основном результате работы [4].

**Теорема 1.3.** *Многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  степени  $\leq 2$  почти слабо  $fi$ -перестановочно тогда и только тогда, когда  $\mathcal{V}$  удовлетворяет либо одному из условий 1) и 2) теоремы 1.1, либо одному из следующих условий:*

- 1)  $\mathcal{V} = \mathcal{A}_n \vee \mathcal{X}$ , где  $n$  — натуральное число, а  $\mathcal{X}$  — одно из многообразий  $\mathcal{P}$  и  $\overline{\mathcal{P}}$ ;
- 2)  $\mathcal{V} = \mathcal{ZM}$ .

Неточности в основных результатах работ [4] и [29] объясняются ошибкой, допущенной в работе [32]. Теорема 3.1 этой работы утверждает, что всякое многообразие полугрупп с вполне регулярным квадратом, содержащее  $\mathcal{SL}$ , почти слабо  $fi$ -перестановочно. Как заметил недавно второй автор, эта теорема неверна. В ее доказательстве, приведенном в [32], рассматриваются вполне инвариантные конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  на абсолютно свободной полугруппе, отвечающие некоторым многообразиям полугрупп с вполне регулярным квадратом  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{B}$ , содержащим  $\mathcal{SL}$ . При этом перебираются семь случаев в зависимости от того, какие многообразия содержатся или не содержатся в многообразиях  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{B}$ . Но этот перебор неполон: пропущен случай, когда (с точностью до двойственности) одно из многообразий  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{B}$  содержит  $\mathcal{LRB}$ , но не содержит  $\mathcal{SLZ}$ , а другое содержит  $\mathcal{SLZ}$ , но не содержит  $\mathcal{LRB}$  (в [32] многообразие  $\mathcal{SLZ}$  обозначается через  $\mathcal{N}$ ). Как видно из доказываемой ниже в данной работе леммы 3.1, этот пропущенный случай как раз и доставляет контрпример к обсуждаемому утверждению<sup>1</sup>. Это неверное утверждение стало частью основного результата работы [4]. Оно же привело к появлению в работе [29] предложения 3.3, которое ошибочно утверждает, что всякое многообразие полугрупп с идемпотентным квадратом, содержащее  $\mathcal{SL}$ , почти  $fi$ -перестановочно. Доказательство этого утверждения содержит ссылку на указанное выше неверное доказательство теоремы 3.1 из [32]. Указанное утверждение из работы [29] является частью основного результата этой работы. Других ошибок в [4] и [29] нет. Чтобы сделать основные результаты этих работ верными, надо в п. 2)

<sup>1</sup>Теорема 3.1 работы [32] играет важную роль в доказательстве основного результата этой работы, устанавливающего, что решетка всех многообразий полугрупп с вполне регулярным квадратом дезаргова. Как видно из сказанного выше, это доказательство некорректно. Тем не менее, как показал недавно второй автор, сам указанный результат верен. Его корректное доказательство будет опубликовано в другой работе.

теоремы 1 работы [4] и в п. 3) основной теоремы работы [29] дополнительно потребовать, чтобы многообразии  $\mathcal{V}$  удовлетворяло условию (1.3).

Из теорем 1.1 и 1.3 немедленно вытекает

**Следствие 1.1.** *Многообразии полугрупп с вполне регулярным квадратом почти  $fi$ -2.5-перестановочно тогда и только тогда, когда оно почти слабо  $fi$ -перестановочно.*  $\square$

Исходя из общих соображений, легко понять, что всякое почти  $fi$ -1.5-перестановочное [почти  $fi$ -перестановочное, почти слабо  $fi$ -перестановочное] многообразие полугрупп имеет дистрибутивную [дезаргову, модулярную] решетку подмногообразий. Для почти слабо  $fi$ -перестановочных многообразий этот факт в явном виде доказан в [4, лемма 3], а для почти  $fi$ -перестановочных и почти  $fi$ -1.5-перестановочных многообразий доказательство аналогично (в последнем случае надо учесть, что решетка, представляемая 1.5-перестановочными отношениями эквивалентности на некотором множестве, вложима в решетку подмножеств этого множества, и потому дистрибутивна).

Полученные ранее первым автором и М.В. Волковым результаты указывают на феномен, который трудно было предвидеть а priori: в весьма широких классах полугрупповых многообразий дистрибутивность оказывается следствием не только почти  $fi$ -1.5-перестановочности, но и почти  $fi$ -перестановочности, а  $fi$ -2.5-перестановочность вынуждает решетки подмногообразий удовлетворять тождествам весьма близким к дистрибутивности.

Такого рода результаты справедливы для классов многообразий, в том или ином смысле далеких от многообразий периодических групп. К числу последних относятся, в частности, комбинаторные многообразия, т. е. многообразия, в которых все группы одноэлементны. Из результатов работы [28] легко вытекает, что комбинаторное  $fi$ -перестановочное многообразие имеет дистрибутивную решетку подмногообразий, а из результатов, полученных в [29], легко выводится, что тем же свойством обладают уже комбинаторные почти  $fi$ -перестановочные многообразия.

Чтобы перейти к результатам об  $fi$ -2.5-перестановочности, введем некоторые обозначения. Как обычно, обозначим через  $M_3$  5-элементную модулярную недистрибутивную решетку, а через  $M_{3,3}$  — решетку, изображенную на рис. 1. Многообразия, порожденные решетками  $M_3$  и  $M_{3,3}$ , обозначим через  $\mathbf{M}_3$  и  $\mathbf{M}_{3,3}$  соответственно. Хорошо известно и легко проверяется, что решетка подмногообразий многообразия  $\mathbf{M}_{3,3}$  имеет вид, изображенный на рис. 2, где через  $\mathbf{T}$  и  $\mathbf{DIS}$  обозначены тривиальное многообразие решеток и многообразие всех дистрибутивных решеток соответственно.

В работе [3] доказано, что решетка подмногообразий комбинаторного  $fi$ -2.5-перестановочного многообразия лежит в многообразии  $\mathbf{M}_3$ . Как мы увидим ниже, из теоремы 1.1 вытекает

**Следствие 1.2.** *Решетка подмногообразий комбинаторного почти  $fi$ -2.5-перестановочного многообразия лежит в  $\mathbf{M}_{3,3}$ .*

Статья состоит из четырех параграфов. В §2 собраны необходимые для дальнейшего определения, обозначения и вспомогательные результаты. Необходимость во всех трех теоремах доказывается в §3, а достаточность — в §4. В §3, кроме того, доказывается следствие 1.2.



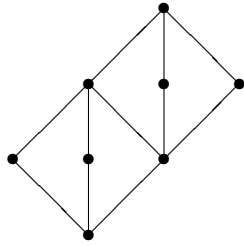


Рис. 1. Решетка  $M_{3,3}$

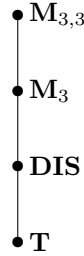


Рис. 2. Решетка подмногообразий многообразия  $M_{3,3}$

2. ПРЕДВАРИТЕЛЬНЫЕ СВЕДЕНИЯ

**2.1. Тожества некоторых многообразий.** Мы обозначаем через  $F$  абсолютно свободную полугруппу счетного ранга с образующими  $x_1, x_2, \dots, x_n, \dots$ . Символом  $\equiv$  обозначается отношение равенства на полугруппе  $F$ . Для всякого слова  $u \in F$  через  $c(u)$  обозначается *содержание* слова  $u$ , т. е. множество всех букв, входящих в запись  $u$ , через  $h(u)$  [соответственно  $t(u)$ ] — первая [последняя] буква слова  $u$ , через  $\ell(u)$  — длина  $u$ , а через  $\ell_x(u)$  [соответственно  $\ell_i(u)$ ] — число вхождений буквы  $x$  [соответственно  $x_i$ ] в  $u$ . Если  $u$  — слово длины  $\geq 2$ , то через  $h^2(u)$  обозначается его префикс длины 2. Если же  $u$  является буквой, положим  $h^2(u) \equiv u$ . Буква  $x$  называется *простой* [кратной] в слове  $u$ , если  $\ell_x(u) = 1$  [соответственно  $\ell_x(u) > 1$ ]. Если  $u \in F$ , то *словом левых вхождений* слова  $u$  называется слово, которое получится, если, читая  $u$  слева направо, оставлять лишь первое вхождение каждой буквы. Слово левых вхождений слова  $u$  обозначается через  $\langle u \rangle_L$ .

Нам понадобятся критерии равенства слов в нескольких конкретных многообразиях. Положим  $\mathcal{LZ} = \text{var} \{xy = x\}$ . Утверждения (i), (ii), (iv), (vi) и (vii) следующей леммы хорошо известны и легко проверяются, утверждение (iii) можно извлечь, например, из [20], а утверждение (v) легко вытекает из [12, лемма 7].

**Лемма 2.1.** *Тожество  $v = w$  выполнено:*

- (i) в многообразии  $\mathcal{A}_n$  тогда и только тогда, когда  $\ell_x(v) - \ell_x(w)$  делится на  $n$  для всякой буквы  $x$ ;
- (ii) в многообразии  $\mathcal{C}$  тогда и только тогда, когда  $c(v) = c(w)$  и всякая буква либо проста и в  $v$ , и в  $w$ , либо кратна и в  $v$ , и в  $w$ ;
- (iii) в многообразии  $\mathcal{LRB}$  тогда и только тогда, когда  $\langle v \rangle_L \equiv \langle w \rangle_L$ ;
- (iv) в многообразии  $\mathcal{LZ}$  тогда и только тогда, когда  $h(v) \equiv h(w)$ ;
- (v) в многообразии  $\mathcal{P}$  тогда и только тогда, когда  $c(v) = c(w)$  и либо  $t(v) \equiv t(w)$  и  $\ell_{t(v)}(v) = \ell_{t(w)}(w) = 1$ , либо  $\ell_{t(v)}(v), \ell_{t(w)}(w) > 1$ ;
- (vi) в многообразии  $\mathcal{SL}$  тогда и только тогда, когда  $c(v) = c(w)$ ;
- (vii) в многообразии  $\mathcal{SLZ}$  тогда и только тогда, когда  $h^2(v) \equiv h^2(w)$ .  $\square$

Многообразие полугрупп называется *локально нильпотентным*, если всякая его конечно порожденная полугруппа нильпотентна. Ясно, что всякое локально нильпотентное многообразие является нильмногообразием. Будем говорить, что слово  $u$  *делит* слово  $v$ , и писать  $u \triangleleft v$ , если  $v \equiv a\xi(u)b$  для некоторых

(возможно, пустых) слов  $a$  и  $b$  и некоторого эндоморфизма  $\xi$  на  $F$ . Утверждения (i) и (ii) следующей леммы проверяются легко, а утверждение (iii) доказано в [29, лемма 1.3(iii)].

**Лемма 2.2.** Пусть  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие полугрупп.

- (i) Если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $v = w$  такому, что  $c(v) \neq c(w)$ , то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет также тождеству  $v = 0$ .
- (ii) Если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству вида  $v = avb$ , где  $a$  и  $b$  — (возможно, пустые) слова такие, что слово  $ab$  непусто, то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет также тождеству  $v = 0$ .
- (iii) Если  $\mathcal{V}$  локально нильпотентно и удовлетворяет тождеству  $v = w$  такому, что  $\ell(v) < \ell(w)$  и  $v \triangleleft w$ , то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет также тождеству  $v = 0$ .  $\square$

Ссылки на лемму 2.2(iii) всюду в дальнейшем будут делаться в ситуации, когда нильмногообразие удовлетворяет некоторому перестановочному тождеству. Эти ссылки корректны, поскольку, как хорошо известно и легко проверяется, нильмногообразие, удовлетворяющее перестановочному тождеству, локально нильпотентно.

**2.2. Группы перестановок и их подгруппы.** Если  $A$  — непустое множество, то через  $\mathbf{S}_A$  обозначается группа перестановок на  $A$ . В случае, когда  $A = \{1, 2, \dots, n\}$ , мы будем писать  $\mathbf{S}_n$  вместо  $\mathbf{S}_{\{1, 2, \dots, n\}}$ . Для всякого  $1 \leq k \leq n$  положим

$$\text{Stab}_n(k) = \{\pi \in \mathbf{S}_n \mid k\pi = k\}.$$

Для всякого многообразия полугрупп  $\mathcal{V}$  и всякого натурального  $n$  положим

$$\text{Perm}_n(\mathcal{V}) = \{\pi \in \mathbf{S}_n \mid \mathcal{V} \text{ удовлетворяет тождеству } p_n[\pi]\}.$$

Ясно, что  $\text{Stab}_n(k)$  и  $\text{Perm}_n(\mathcal{V})$  — подгруппы в  $\mathbf{S}_n$ . Следующее утверждение вытекает из результатов работы [23].

**Лемма 2.3.** Предположим, что многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству вида  $p_3[\pi]$  и  $n \geq 4$ .

- (i) Если  $\pi = (12)$ , то  $\text{Perm}_n(\mathcal{V}) \supseteq \text{Stab}_n(n)$ .
- (ii) Если  $\pi = (23)$ , то  $\text{Perm}_n(\mathcal{V}) \supseteq \text{Stab}_n(1)$ .
- (iii) Если  $\pi$  — одна из перестановок  $(13)$  и  $(123)$ , то  $\text{Perm}_n(\mathcal{V}) = \mathbf{S}_n$ .  $\square$

Подгруппа группы  $\mathbf{S}_n$ , порожденная перестановкой  $\pi \in \mathbf{S}_n$ , обозначается через  $\text{gr}\{\pi\}$ . В следующей лемме, формулируемой для удобства ссылок, приводятся два хорошо известных факта.

**Лемма 2.4.** Пусть  $\pi$  — нетривиальная перестановка из  $\mathbf{S}_3$ ,  $n$  — натуральное число такое, что  $n \geq 4$ , и  $1 \leq k \leq n$ . Тогда:

- (i)  $\text{gr}\{\pi\}$  — максимальная собственная подгруппа в группе  $\mathbf{S}_3$ ;
- (ii)  $\text{Stab}_n(k)$  — максимальная собственная подгруппа в группе  $\mathbf{S}_n$ .  $\square$

Решетка подгрупп группы  $G$  обозначается через  $\text{Sub}(G)$ . В формулировке следующей леммы символом  $\vee$  обозначается объединение в решетке  $\text{Sub}(\mathbf{S}_n)$ .

**Лемма 2.5.** Если многообразию полугрупп  $\mathcal{V}$  удовлетворяет некоторому перестановочному тождеству длины 3,  $n \geq 3$ ,  $\pi \in \mathbf{S}_n$  и  $\pi \notin \text{Perm}_n(\mathcal{V})$ , то  $\text{Perm}_n(\mathcal{V}) \vee \text{gr}\{\pi\} = \mathbf{S}_n$ .

*Доказательство.* Из условия вытекает, что группа  $\text{Per}_3(\mathcal{V})$  нетривиальна. Поэтому при  $n = 3$  достаточно сослаться на лемму 2.4(i). Если же  $n \geq 4$ , то требуемое равенство вытекает из лемм 2.3 и 2.4(ii).  $\square$

**2.3. Некоторые факты о [почти]  $fi$ - $r$ -перестановочных многообразиях и  $r$ -перестановочных отношениях эквивалентности.** Если многообразии полугрупп  $\mathcal{V}$  не содержит многообразия  $\mathcal{SL}$  и  $S \in \mathcal{V}$ , то наименьшая полурешеточная конгруэнция на  $S$  совпадает с универсальным отношением. Следовательно, справедлива следующая

**Лемма 2.6.** Пусть  $r \in \bar{\mathbb{N}}$ , а  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп, не содержащее  $\mathcal{SL}$ . Многообразие  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ - $r$ -перестановочно тогда и только тогда, когда оно  $fi$ - $r$ -перестановочно.  $\square$

Следующее утверждение является основным результатом работы [3].

**Предложение 2.1.** Многообразии полугрупп  $\mathcal{V}$   $fi$ -2.5-перестановочно тогда и только тогда, когда либо  $\mathcal{V} = \mathcal{SL}$ , либо  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1) и 7) теоремы 1.1.  $\square$

Следующее легко проверяемое утверждение будет в дальнейшем весьма полезным.

**Лемма 2.7.** Пусть  $r \in \bar{\mathbb{N}}$ , а  $\alpha, \beta$  и  $\nu$  — отношения эквивалентности на множестве  $S$  такие, что  $\alpha, \beta \supseteq \nu$ . Отношения  $\alpha$  и  $\beta$   $r$ -перестановочны тогда и только тогда, когда отношения  $\alpha/\nu$  и  $\beta/\nu$  на множестве  $S/\nu$   $r$ -перестановочны.  $\square$

Как хорошо известно, решетка вполне инвариантных конгруэнций на полугруппе  $F$  антиизоморфна решетке всех полугрупповых многообразий. Если  $x$  и  $y$  — элементы решетки  $L$  и  $x \leq y$ , то через  $[x, y]$  обозначается интервал решетки  $L$  с наименьшим элементом  $x$  и наибольшим элементом  $y$ . Вполне инвариантная конгруэнция на полугруппе  $F$ , отвечающая многообразию  $\mathcal{X}$ , обозначается через  $\sim_{\mathcal{X}}$ . Всюду далее мы полагаем  $\sigma = \sim_{\mathcal{SL}}$ . Из леммы 2.7 вытекает

**Следствие 2.1.** Пусть  $r \in \bar{\mathbb{N}}$ , а  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп, содержащее  $\mathcal{SL}$ . Многообразие  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ - $r$ -перестановочно тогда и только тогда, когда любые две вполне инвариантные конгруэнции на  $F$  из интервала  $[\sim_{\nu}, \sigma]$   $r$ -перестановочны.  $\square$

Это следствие позволит нам существенно упростить рассуждения в доказательствах основных результатов работы, поскольку с элементами полугруппы  $F$ , т. е. с обычными полугрупповыми словами, как правило, работать гораздо проще, чем с элементами относительно свободных полугрупп.

Следующее утверждение получено независимо в [19] и [21].

**Предложение 2.2.** Каждое вполне простое [вполне регулярное] многообразие полугрупп [почти]  $fi$ -перестановочно.  $\square$

Как обычно, решетку подмногообразий многообразия  $\mathcal{V}$  будем обозначать через  $L(\mathcal{V})$ . Следующее утверждение, уже упоминавшееся в § 1, играет важную роль в доказательстве теоремы 1.1.

**Предложение 2.3** ([4, лемма 3]). Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти слабо  $fi$ -перестановочно, то решетка  $L(\mathcal{V})$  модулярна.  $\square$

**2.4. Конгруэнции на  $G$ -множествах.** Значительную роль в доказательстве основных результатов работы играют унарные алгебры специального вида, так называемые  $G$ -множества.  $G$ -множеством называется унарная алгебра на множестве  $A$  с множеством (унарных) операций  $G$  такая, что множество  $G$  образует группу перестановок на  $A$  (таким образом,  $G$  является подгруппой в  $\mathbf{S}_A$ ).  $G$ -множество  $A$  называется *транзитивным*, если для любых двух элементов  $a, b \in A$  существует элемент  $g \in G$  такой, что  $g(a) = b$ . Транзитивное  $G$ -подмножество  $G$ -множества  $A$  называется *орбитой* в  $A$ . Следуя [25], мы называем  $G$ -множество  $A$  *сегрегированным*, если выполнено следующее условие: если  $B$  и  $C$  — различные орбиты в  $A$ , а  $\alpha$  — конгруэнция на  $A$ , то из того, что  $b \alpha c$  для некоторых  $b \in B$  и  $c \in C$  вытекает, что  $x \alpha y$  для всех  $x, y \in B \cup C$ . Следующее утверждение является частным случаем теоремы 3.4 работы [25].

**Предложение 2.4.**  *$G$ -множество конгруэнци-перестановочно тогда и только тогда, когда оно сегрегировано, содержит не более двух орбит и каждая его орбита конгруэнци-перестановочна.*  $\square$

Решетка конгруэнций  $G$ -множества  $A$  обозначается через  $\text{Con}(A)$ . Для произвольного элемента  $x$   $G$ -множества  $A$  положим

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

Очевидно, что  $\text{Stab}_A(a)$  — подгруппа в  $G$ . Следующее утверждение хорошо известно (см., например, [18, лемма 4.20]).

**Лемма 2.8.** *Если  $A$  — транзитивное  $G$ -множество, то решетка  $\text{Con}(A)$  изоморфна интервалу  $[\text{Stab}_A(a), G]$  решетки  $\text{Sub}(G)$ , где  $a$  — произвольный элемент из  $A$ .*  $\square$

**2.5. Нильмногобразия полугрупп и  $G$ -множества.**  $G$ -множества будут появляться в тех частях доказательства теоремы 1.1, которые связаны с рассмотрением нильмногобразий. Взаимосвязь между  $G$ -множествами и строением решетки нильмногобразий полугрупп установлена в работах [8, 9]. Здесь мы воспроизводим те конструкции и результаты из этих работ, которые будут использованы ниже. Кроме того, мы доказываем некоторые необходимые для дальнейшего вспомогательные результаты, ранее появлявшиеся только в диссертации [5]. Эти результаты можно рассматривать как некоторые частичные «мультипликативные аналоги» результатов работ [8, 9].

Пусть  $\mathcal{V}$  — многообразии полугрупп. Если  $\mathcal{V}$  не удовлетворяет тождеству  $w = 0$ , мы будем для краткости писать « $w \neq 0$  в  $\mathcal{V}$ ». Пусть  $m$  и  $n$  — натуральные числа, причем  $m \leq n$ . Многообразии  $\mathcal{V}$  называется  $(n, m)$ -расщепляемым, если из выполнимости в этом многообразии тождества  $u = v$  такого, что  $\ell(u) = n$ ,  $|c(u)| = m$  и  $\ell(v) > n$ , вытекает выполнимость в нем тождества  $u = 0$ . Если многообразии  $(n, m)$ -расщепляемо для всех  $n \geq m$ , то оно называется  $m$ -однородным. Наконец, многообразии называется *однородным*, если оно  $m$ -однородно для всех  $m$ . Иными словами, многообразии однородно, если в нем из всякого тождества  $u = v$  такого, что  $\ell(u) \neq \ell(v)$ , вытекает тождество  $u = 0$ . Многообразии называется *наследственно  $(n, m)$ -расщепляемым*, [наследственно  $m$ -однородным, наследственно однородным], если все его подмногообразия  $(n, m)$ -расщепляемы [  $m$ -однородны, однородны]. Легко понять, что всякое наследственно однородное многообразии является нильмногобразием.

Пусть теперь  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие полугрупп, а  $m$  и  $n$  — по-прежнему натуральные числа такие, что  $m \leq n$ . Положим

$$F_{n,m}(\mathcal{V}) = \{w \in F \mid w \neq 0 \text{ в } \mathcal{V}, \ell(w) = n \text{ и } c(w) = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}\}.$$

Обозначим через  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  подмножество множества  $F_{n,m}(\mathcal{V})$ , обладающее следующим свойством: для всякого слова  $w \in F_{n,m}(\mathcal{V})$  существует, и притом только одно слово  $w^* \in W_{n,m}(\mathcal{V})$  такое, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $w = w^*$ . Множества вида  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  будем называть *трансверсальями*. Отметим, что если все слова длины  $n$  от  $m$  букв равны нулю в  $\mathcal{V}$ , то  $F_{n,m}(\mathcal{V}) = \emptyset$ , а потому и  $W_{n,m}(\mathcal{V}) = \emptyset$ . Предположим, что  $W_{n,m}(\mathcal{V}) \neq \emptyset$ . Если  $w \in F$ ,  $c(w) = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$  и  $\tau \in \mathbf{S}_m$ , то через  $w\tau$  обозначается образ слова  $w$  при автоморфизме полугруппы  $F$ , расширяющем отображение  $x_i \mapsto x_{i\tau}$ ; мы предполагаем здесь, что  $i\tau = i$  при  $i > m$ . Ясно, что если  $w \in F_{n,m}(\mathcal{V})$  и  $\tau \in \mathbf{S}_m$ , то  $w\tau \in F_{n,m}(\mathcal{V})$ , и потому мы имеем право рассматривать слово  $(w\tau)^*$ . Для всякой перестановки  $\tau \in \mathbf{S}_m$  определим унарную операцию  $\tau^*$  на  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  правилом  $\tau^*(w) \equiv (w\tau)^*$ . Утверждение (i) следующей леммы непосредственно вытекает из [8, лемма 1.1], а утверждение (ii) может быть доказано вполне аналогично лемме 2 работы [9].

**Лемма 2.9.** Пусть  $m$  и  $n$  — натуральные числа такие, что  $n \geq m$ ,  $\mathcal{V}$  —  $(n, m)$ -расщепляемое многообразие полугрупп такое, что  $W_{n,m}(\mathcal{V}) \neq \emptyset$ , а  $\alpha$  — вполне инвариантная конгруэнция на  $F$ , отвечающая некоторому подмногообразию многообразия  $\mathcal{V}$ . Тогда:

- (i) множество  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  с набором операций  $\{\tau^* \mid \tau \in \mathbf{S}_m\}$  является  $\mathbf{S}_m$ -множеством;
- (ii) ограничение конгруэнции  $\alpha$  на множество  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  является конгруэнцией этого  $\mathbf{S}_m$ -множества. □

**Лемма 2.10.** Пусть  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие полугрупп, а  $n$  — натуральное число. Многообразие  $\mathcal{V}$  наследственно  $(n, 1)$ -расщепляемо. Если трансверсаль  $W_{n,1}(\mathcal{V})$  непуста, то она транзитивна и конгруэнц-перестановочна.

*Доказательство.* Первое утверждение вытекает из пп. (i) и (ii) леммы 2.2, а второе очевидно, поскольку если  $W_{n,1}(\mathcal{V}) \neq \emptyset$ , то  $W_{n,1}(\mathcal{V}) = \{x^n\}$ . □

Слово называется *линейным*, если всякая буква входит в него не более одного раза.

**Лемма 2.11.** Пусть  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие полугрупп, удовлетворяющее перестановочному тождеству длины 3, а  $t$  — натуральное число. Многообразие  $\mathcal{V}$  наследственно  $(t, t)$ -расщепляемо. Если трансверсаль  $W_{t,t}(\mathcal{V})$  непуста, то она транзитивна и конгруэнц-перестановочна.

*Доказательство.* Первое утверждение вытекает из леммы 2.2(iii). Докажем второе. Предположим, что  $W_{t,t}(\mathcal{V}) \neq \emptyset$ . Всякое слово из  $W_{t,t}(\mathcal{V})$  линейно. Отсюда немедленно вытекает, что трансверсаль  $W_{t,t}(\mathcal{V})$  транзитивна. Докажем, что  $W_{t,t}(\mathcal{V})$  содержит  $\leq 2$  элементов. Отсюда с очевидностью будет вытекать, что трансверсаль  $W_{t,t}(\mathcal{V})$  имеет  $\leq 2$  конгруэнций, и потому она конгруэнц-перестановочна. Очевидно, что  $W_{1,1}(\mathcal{V}) = \{x\}$  и  $W_{2,2}(\mathcal{V}) \subseteq \{xy, yx\}$ . Пусть теперь  $t \geq 3$  и  $w \in W_{t,t}(\mathcal{V})$ . Ясно, что  $\text{Stab}_{W_{t,t}(\mathcal{V})}(w) = \text{Perm}_t(\mathcal{V})$ . Из леммы 2.8 вытекает теперь, что решетка  $\text{Con}(W_{t,t}(\mathcal{V}))$  изоморфна интервалу  $[\text{Perm}_t(\mathcal{V}), \mathbf{S}_t]$  решетки  $\text{Sub}(\mathbf{S}_t)$ . Многообразие  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству

$p_3[\pi]$  для некоторой нетривиальной перестановки  $\pi \in \mathbf{S}_3$ . Если  $m = 3$ , то требуемое заключение вытекает из леммы 2.4(i), а если  $m \geq 4$ , то достаточно сослаться на леммы 2.3 и 2.4(ii).  $\square$

Как показано в [9], трансверсали вида  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  играют важную роль в описании строения решеток подмножеств наследственно однородных многообразий. В дальнейшем эта информация нам не понадобится, но для полноты картины воспроизведем соответствующий результат. Положим  $W_{n,m}^0(\mathcal{V}) = W_{n,m}(\mathcal{V}) \cup \{0\}$ , где  $0$  — некий новый элемент, не лежащий в  $W_{n,m}(\mathcal{V})$ . Для всякого  $\tau \in \mathbf{S}_m$  распространим операцию  $\tau^*$  с  $W_{n,m}(\mathcal{V})$  на  $W_{n,m}^0(\mathcal{V})$ , положив  $\tau^*(0) = 0$ . Из леммы 2.9(i) вытекает, что множество  $W_{n,m}^0(\mathcal{V})$  с набором операций  $\{\tau^* \mid \tau \in \mathbf{S}_m\}$  является  $\mathbf{S}_m$ -множеством. Такие  $\mathbf{S}_m$ -множества будем называть *0-трансверсальями*. Отметим, что все 0-трансверсали непусты, поскольку содержат элемент  $0$ . В [9] показано, что если многообразие  $\mathcal{V}$  наследственно однородно, то решетка  $L(\mathcal{V})$  антиизоморфна подпрямому произведению решеток конгруэнций всевозможных 0-трансверсалей вида  $W_{n,m}^0(\mathcal{V})$ .

В случае же, когда нильмногообразие  $\mathcal{V}$  не является наследственно однородным, для описания строения решетки  $L(\mathcal{V})$  приходится вводить в рассмотрение некоторые новые  $\mathbf{S}_m$ -множества, которые определяются во многом аналогично 0-трансверсальям вида  $W_{n,m}^0(\mathcal{V})$ . Перейдем к их построению. Пусть вновь  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие полугрупп, а  $m$  — натуральное число. Положим

$$F_m(\mathcal{V}) = \{w \in F \mid w \neq 0 \text{ в } \mathcal{V} \text{ и } c(w) = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}\}.$$

Далее, пусть  $W_m(\mathcal{V})$  — подмножество множества  $F_m(\mathcal{V})$ , обладающее следующим свойством: для всякого слова  $w \in F_m(\mathcal{V})$  существует, и притом только одно слово  $w^* \in W_m(\mathcal{V})$  такое, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $w = w^*$ . Положим  $W_m^0(\mathcal{V}) = W_m(\mathcal{V}) \cup \{0\}$ . Здесь  $0$ , формально говоря, — произвольный символ, не лежащий в  $W_m(\mathcal{V})$ . Но нам будет удобно интерпретировать  $0$  как обычное полугрупповое слово, зависящее от букв  $x_1, x_2, \dots, x_m$  и равное  $0$  в многообразии  $\mathcal{V}$ . Существование такого слова с очевидностью вытекает из того, что  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие (например, в качестве  $0$  можно взять слово  $x_1^n x_2 \cdots x_m$ , где  $n$  — ниль-индекс многообразия  $\mathcal{V}$ ). В частности, эта договоренность позволяет нам в дальнейшем использовать выражения типа  $w \equiv 0$ , где  $w \in F$ . Множества вида  $W_m(\mathcal{V})$  будем называть *большими трансверсальями*, а множества вида  $W_m^0(\mathcal{V})$  — *большими 0-трансверсальями*. Заметим, что если многообразии  $\mathcal{V}$   $m$ -ступенно нильпотентно (и только в этом случае), то  $F_m(\mathcal{V}) = \emptyset$ , а потому и большая трансверсаль  $W_m(\mathcal{V})$  пуста. Но большая 0-трансверсаль всегда непуста, так как в любом случае содержит слово  $0$ . Ясно, что если  $w \in F_m(\mathcal{V})$  и  $\tau \in \mathbf{S}_m$ , то  $w\tau \in F_m(\mathcal{V})$ , и потому мы имеем право рассматривать слово  $(w\tau)^*$ . Для всякой перестановки  $\tau \in \mathbf{S}_m$  определим унарную операцию  $\tau^*$  на большой 0-трансверсали  $W_m^0(\mathcal{V})$  правилом:

$$\tau^*(w) \equiv \begin{cases} (w\tau)^*, & \text{если } w \in W_m(\mathcal{V}), \\ 0, & \text{если } w \equiv 0. \end{cases}$$

Следующее утверждение, аналогичное лемме 2.9, проверено в [9].

**Лемма 2.12.** Пусть  $m$  — натуральное число,  $\mathcal{V}$  — нильмногообразие полугрупп, а  $\alpha$  — вполне инвариантная конгруэнция на  $F$ , отвечающая некоторому подмножеству многообразия  $\mathcal{V}$ . Тогда:

- (i) множество  $W_m^0(\mathcal{V})$  с набором операций  $\{\tau^* \mid \tau \in \mathbf{S}_m\}$  является  $\mathbf{S}_m$ -множеством;
- (ii) ограничение конгруэнции  $\alpha$  на множество  $W_m^0(\mathcal{V})$  является конгруэнцией этого  $\mathbf{S}_m$ -множества.  $\square$

Если  $\alpha$  — вполне инвариантная конгруэнция на  $F$ , отвечающая некоторому подмногообразию многообразия  $\mathcal{V}$ , то ограничение  $\alpha$  на  $W_m^0(\mathcal{V})$  будет обозначаться через  $\alpha_{m,\mathcal{V}}$ , а множество всех конгруэнций на  $W_m^0(\mathcal{V})$  вида  $\alpha_{m,\mathcal{V}}$  — через  $C_m(\mathcal{V})$ . В работе [9] показано, что, для всякого натурального  $m$ , множество вида  $C_m(\mathcal{V})$  является подрешеткой решетки  $\text{Con}(W_m^0(\mathcal{V}))$ , а решетка  $L(\mathcal{V})$  некоторым вполне определенным (и описанным в [9]) способом вкладывается в антиизоморфную копию подпрямого произведения решеток вида  $C_m(\mathcal{V})$ . В данной работе эта информация нам не понадобится. Докажем некоторые необходимые для дальнейшего мультипликативные свойства конгруэнций из  $C_m(\mathcal{V})$ .

**Лемма 2.13.** Пусть  $m$  и  $r$  — натуральные числа,  $\mathcal{V}$  — нильмногообразии полугрупп, а  $\alpha$  и  $\beta$  — вполне инвариантные конгруэнции на полугруппе  $F$ , отвечающие некоторым подмногообразиям многообразия  $\mathcal{V}$ . Если  $u, v \in W_m^0(\mathcal{V})$  и  $(u, v) \in \alpha \circ_r \beta$ , то  $(u, v) \in \alpha_{m,\mathcal{V}} \circ_r \beta_{m,\mathcal{V}}$ .

*Доказательство.* Существует последовательность слов  $u_0, u_1, \dots, u_r \in F$  такая, что  $u_0 \equiv u$ ,  $u_r \equiv v$  и, для всякого  $i = 0, 1, \dots, r - 1$ , пара  $(u_i, u_{i+1})$  лежит в  $\alpha$  [в  $\beta$ ] в случае, когда  $i$  [не]четно. Поскольку конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  отвечают некоторым подмногообразиям многообразия  $\mathcal{V}$ , из того, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет некоторому тождеству  $s = t$ , вытекает, что  $s \alpha t$  и  $s \beta t$ . Это означает, в частности, что мы всегда можем заменить  $u_i$  (где  $0 \leq i \leq r$ ) на слово  $u'_i$  такое, что  $u_i = u'_i$  в  $\mathcal{V}$ . Поэтому мы можем считать, что для всякого  $i = 0, 1, \dots, r$  найдется натуральное число  $k_i$  такое, что  $u_i \in W_{k_i}^0(\mathcal{V})$ . В частности, для всякого  $i = 0, 1, \dots, r$ , либо  $u_i \equiv 0$ , либо  $u_i \neq 0$  в  $\mathcal{V}$ . Если  $u \equiv v$ , то доказываемое утверждение очевидно. Поэтому мы можем не рассматривать случай, когда  $u \equiv v \equiv 0$ . Это позволяет без ограничения общности считать, что  $u \neq 0$  в  $\mathcal{V}$ , и потому  $u \in W_m(\mathcal{V})$ .

Если  $u_i \in W_m^0(\mathcal{V})$  для всех  $i = 0, 1, \dots, r$ , то  $(u, v) \in \alpha_{m,\mathcal{V}} \circ_r \beta_{m,\mathcal{V}}$ . Предположим теперь, что  $u_i \notin W_m^0(\mathcal{V})$  для некоторого  $i$ . Пусть  $i$  — наименьший индекс с таким свойством. Ясно, что  $i > 0$ . Поэтому  $u_{i-1} \gamma u_i$ , где  $\gamma$  — одна из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$ , и  $u_{i-1} \in W_m^0(\mathcal{V})$ . Ясно, что  $u_{i-1} \equiv 0$  или  $c(u_{i-1}) \neq c(u_i)$ . Из леммы 2.2(i) вытекает, что  $u_{i-1} \gamma 0$ . Пусть, далее,  $j$  — наибольший индекс с тем свойством, что  $u_j \notin W_m^0(\mathcal{V})$ . Ясно, что  $i \leq j < r$  и  $u_j \delta u_{j+1}$ , где  $\delta$  — одна из конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$ . Рассуждая так же, как выше, получаем, что  $0 \delta u_{j+1}$ . Рассмотрим теперь последовательность слов

$$(2.1) \quad u_0, u_1, \dots, u_{i-1}, 0, u_{j+1}, \dots, u_r.$$

Каждое слово из этой последовательности лежит в  $W_m^0(\mathcal{V})$ , и каждая пара соседних слов из (2.1) лежит либо в  $\alpha$ , либо в  $\beta$ . Следовательно, каждая пара соседних слов из (2.1) принадлежит либо  $\alpha_{m,\mathcal{V}}$ , либо  $\beta_{m,\mathcal{V}}$ . Длина последовательности (2.1) не превышает  $r$  и  $u_0 \alpha u_1$ . Следовательно,  $(u, v) \in \alpha_{m,\mathcal{V}} \circ_r \beta_{m,\mathcal{V}}$ .  $\square$

**Предложение 2.5.** Пусть  $\mathcal{V} = \mathcal{SL} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{N}$  — нильмногообразие полугрупп,  $m$  — натуральное число, а  $r \in \overline{\mathbb{N}}$ . Если многообразие  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ - $r$ -перестановочно, то любые две конгруэнции из множества  $C_m(\mathcal{N})$   $r$ -перестановочны.

*Доказательство.* Положим  $\nu = \sim_{\mathcal{N}}$ . Пусть  $\alpha, \beta \in C_m(\mathcal{N})$ . Предположим сначала, что  $r$  — натуральное число. В силу симметрии достаточно установить, что  $\alpha \circ_r \beta \subseteq \beta \circ_r \alpha$ . Пусть  $u, v \in W_m^0(\mathcal{N})$  и  $(u, v) \in \alpha \circ_r \beta$ . Тогда существуют слова  $u_0, u_1, \dots, u_r \in W_m^0(\mathcal{N})$  такие, что  $u_0 \equiv u$ ,  $u_r \equiv v$  и, для всякого  $i = 0, 1, \dots, r-1$ , пара  $(u_i, u_{i+1})$  лежит в  $\alpha$  [в  $\beta$ ] при условии, что  $i$  [не]четно. Всякая конгруэнция  $\mu \in C_m(\mathcal{N})$  является ограничением на  $W_m^0(\mathcal{N})$  некоторой вполне инвариантной конгруэнции  $\mu'$  на  $F$  такой, что  $\mu' \supseteq \nu$ . Ясно, что, для всякого  $i = 0, 1, \dots, r-1$ , пара  $(u_i, u_{i+1})$  лежит в  $\alpha'$  [в  $\beta'$ ] при условии, что  $i$  [не]четно и  $u_0 \alpha' u_1$ . Кроме того,  $c(u_0) = c(u_1) = \dots = c(u_r) = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ . Положим  $\alpha'' = \alpha' \wedge \sigma$  и  $\beta'' = \beta' \wedge \sigma$ . В силу леммы 2.1(vi)  $u_0 \alpha'' u_1$  и, для всякого  $i = 0, 1, \dots, r-1$ , пара  $(u_i, u_{i+1})$  лежит в  $\alpha''$  [в  $\beta''$ ] при условии, что  $i$  [не]четно. Следовательно,  $(u, v) \in \alpha'' \circ_r \beta''$ . Из следствия 2.1 вытекает, что любые две вполне инвариантные конгруэнции на  $F$  из интервала  $[\nu \wedge \sigma, \sigma]$   $r$ -перестановочны. Поскольку  $\alpha'', \beta'' \in [\nu \wedge \sigma, \sigma]$ , отсюда вытекает, что  $(u, v) \in \beta'' \circ_r \alpha''$ . Следовательно,  $(u, v) \in \beta' \circ_r \alpha'$ . Применяя лемму 2.13, получаем, что  $(u, v) \in \beta \circ_r \alpha$ .

Предположим теперь, что  $r = s + 0.5$  для некоторого натурального  $s$ . Достаточно проверить, что  $\alpha \circ_{s+1} \beta \subseteq \alpha \circ_s \beta \cup \beta \circ_s \alpha$ . Пусть  $u, v \in W_m^0(\mathcal{N})$  и  $(u, v) \in \alpha \circ_{s+1} \beta$ . Рассуждая так же, как и в предыдущем абзаце, получаем, что  $(u, v) \in \alpha'' \circ_{s+1} \beta''$ . Поскольку конгруэнции  $\alpha''$  и  $\beta''$   $s.5$ -перестановочны, мы получаем, что  $(u, v) \in \alpha'' \circ_s \beta'' \cup \beta'' \circ_s \alpha''$ . Отсюда вытекает, что  $(u, v) \in \alpha' \circ_s \beta' \cup \beta' \circ_s \alpha'$ , т.е. либо  $(u, v) \in \alpha' \circ_s \beta'$ , либо  $(u, v) \in \beta' \circ_s \alpha'$ . В силу леммы 2.13 пролучаем, что  $(u, v) \in \alpha \circ_s \beta$  в первом случае и  $(u, v) \in \beta \circ_s \alpha$  во втором. Следовательно,  $(u, v) \in \alpha \circ_s \beta \cup \beta \circ_s \alpha$ .  $\square$

**2.6. Некоторые результаты о решетках многообразий полугрупп.** Следующее утверждение является частью полугруппового фольклора. Оно легко выводится из [31, предложение 2.4].

**Лемма 2.14.** Если  $\mathcal{X}$  — многообразие полугрупп и  $\mathcal{SL} \not\subseteq \mathcal{X}$ , то  $L(\mathcal{X} \vee \mathcal{SL}) \cong L(\mathcal{X}) \times L(\mathcal{SL})$ .  $\square$

Следующее утверждение немедленно вытекает из [1, предложение 2].

**Лемма 2.15.** Если многообразие полугрупп  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождествам (1.5), а  $n$  — натуральное число, то  $L(\mathcal{A}_n \vee \mathcal{N}) \cong L(\mathcal{A}_n) \times L(\mathcal{N})$ .  $\square$

Положим  $\mathcal{Q} = \text{var} \{xy = x^2y, xyz^2 = yxz^2, xux = yx^2\}$ . Через  $\mathcal{T}$  мы будем обозначать тривиальное многообразие полугрупп. Предложение 2.3 объясняет наш интерес к многообразиям полугрупп с модулярной решеткой подмногообразий. Такие многообразия полностью описаны М.В. Волковым (см. обзор [13, п. 11.1]). Но для дальнейшего нам понадобится не это описание в его полном объеме, а только следующее необходимое условие модулярности решетки подмногообразий данного многообразия, вытекающее из результатов работ [2, 11].

**Предложение 2.6.** Если  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с модулярной решеткой подмногообразий, то выполнено одно из следующих условий:

(M1)  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с вполне регулярным квадратом;



- (M2)  $\mathcal{V} = \mathcal{D} \vee \mathcal{E}$ , где  $\mathcal{D}$  — одно из многообразий  $\mathcal{P}$ ,  $\mathcal{Q}$ ,  $\overleftarrow{\mathcal{P}}$  и  $\overleftarrow{\mathcal{Q}}$ , а  $\mathcal{E}$  — вполне регулярное многообразие;
- (M3)  $\mathcal{V} = \mathcal{A}_n \vee \mathcal{M} \vee \mathcal{N}$ , где  $n$  — натуральное число,  $\mathcal{M}$  — одно из многообразий  $\mathcal{T}$ ,  $\mathcal{SL}$  и  $\mathcal{C}$ , а  $\mathcal{N}$  — многообразие, удовлетворяющее тождествам (1.5);
- (M4)  $\mathcal{V} = \mathcal{M} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{M}$  — одно из многообразий  $\mathcal{T}$  и  $\mathcal{SL}$ , а  $\mathcal{N}$  — нильмногообразие, удовлетворяющее одной из следующих систем тождеств:

$$(2.2) \quad x^2y = xyx = yx^2, x^3yz = xy^3z,$$

$$(2.3) \quad x^2y = xyx = yx^2, x^2y^2z = xy^2z^2,$$

$$(2.4) \quad x^2y = xyx = yx^2, x^3yz = xy^2z^2,$$

$$(2.5) \quad x^2y = xyx, xy^2 = yx^2,$$

$$(2.6) \quad x^2y = y^2x, xy^2 = yxy,$$

$$(2.7) \quad x^2y = yxy, xy^2 = yx^2,$$

$$(2.8) \quad x^2y = y^2x, xy^2 = xyx,$$

$$(2.9) \quad x^2y = xy^2, xyx = yxy,$$

$$(2.10) \quad x^2y = yxy = yx^2,$$

$$(2.11) \quad x^2y = xyx = xy^2,$$

$$(2.12) \quad x^2y = yx^2, xyx = yxy,$$

$$(2.13) \quad x^2y = yxy = xy^2,$$

$$(2.14) \quad x^2y = y^2x, xyx = x^2yx,$$

$$(2.15) \quad xy^2 = yx^2, xyx = xyx^2,$$

$$(2.16) \quad x^2y = x^3y, xyx = yxy,$$

$$(2.17) \quad xy^2 = xy^3, xyx = yxy,$$

$$(2.18) \quad x^2y = x^3y, xy^2 = yx^2,$$

$$(2.19) \quad x^2y = y^2x, xy^2 = xy^3,$$

$$(2.20) \quad x^2y = y^2x, xy^2 = (xy)^2,$$

$$(2.21) \quad x^2y = (xy)^2, xy^2 = yx^2. \quad \square$$

Следующее утверждение вытекает из описания нильмногообразий с дистрибутивной решеткой подмногообразий, полученного в [30] и передоказанного более простым и коротким способом в [29, предложение 4.2].

**Лемма 2.16.** *Если многообразие полугрупп удовлетворяет тождествам (1.5) и перестановочному тождеству длины 3, то решетка его подмногообразий дистрибутивна.* □

### 3. НЕОБХОДИМОСТЬ

Этот параграф делится на шесть пунктов. Четыре из них посвящены доказательству необходимости в теореме 1.1. Пусть  $\mathcal{V}$  — почти  $fi$ -2.5-перестановочное многообразие полугрупп. В силу предложения 2.3 решетка  $L(\mathcal{V})$  модулярна. Следовательно,  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий (M1)–(M4) предложения

2.6. В пп. 3.1 и 3.3–3.5 рассматриваются четыре возникающих случая и показывается, что в каждом из них  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1)–7) теоремы 1.1. Кроме того, в п. 3.2 доказывается необходимость в теоремах 1.2 и 1.3, а в п. 3.6 — следствие 1.2.

**3.1. Условие (M1).** Здесь и в п. 3.2 нам понадобится следующая

**Лемма 3.1.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти слабо  $fi$ -перестановочно, то выполнено условие (1.3).*

*Доказательство.* Предположим, что  $\mathcal{V}$  почти слабо  $fi$ -перестановочно, но условие (1.3) не выполнено, т. е.  $\mathcal{V}$  содержит одно из многообразий  $\mathcal{LRB} \vee \mathcal{SLZ}$  и  $\mathcal{RRB} \vee \mathcal{SRZ}$ . Без ограничения общности можно считать, что  $\mathcal{LRB} \vee \mathcal{SLZ} \subseteq \mathcal{V}$ . Поскольку  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{LRB}$ , отсюда вытекает, что  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{V}$ . Положим  $\lambda = \sim_{\mathcal{LRB}}$  и  $\zeta = \sim_{\mathcal{SLZ} \vee \mathcal{SL}}$ . В силу следствия 2.1 конгруэнции  $\lambda$  и  $\zeta$  слабо перестановочны. Учитывая пп. (iii), (vi) и (vii) леммы 2.1, получаем, что  $xyz \lambda x^2 y z \zeta x^2 z y \lambda x z y$ , т. е.  $(xyz, xzy) \in \lambda \zeta \lambda$ . Следовательно,  $(xyz, xzy) \in \zeta \lambda \zeta$ , т. е.  $xyz \zeta w_1 \lambda w_2 \zeta xzy$  для некоторых слов  $w_1, w_2$ . Из леммы 2.1(vii) вытекает, что  $h^2(w_1) \equiv h^2(xyz) \equiv xy$ . Далее,  $c(w_1) = \{x, y, z\}$  в силу леммы 2.1(vi). Следовательно,  $\langle w_1 \rangle_L \equiv xyz$ . Учитывая лемму 2.1(iii), получаем, что  $\langle w_2 \rangle_L \equiv \langle w_1 \rangle_L \equiv xyz$ . С другой стороны,  $h^2(w_2) \equiv h^2(xzy) \equiv xz$  в силу леммы 2.1(vii), откуда  $\langle w_2 \rangle_L \equiv xzy$ . Полученное противоречие завершает доказательство.  $\square$

Теперь мы уже можем быстро доказать следующее

**Предложение 3.1.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно и удовлетворяет условию (M1), то оно удовлетворяет одному из условий 1), 2) и 7) теоремы 1.1.*

*Доказательство.* Если  $\mathcal{V} \not\supseteq \mathcal{SL}$ , то из леммы 2.6 и предложения 2.1 вытекает, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1) и 7) теоремы 1.1, а если  $\mathcal{V} \supseteq \mathcal{SL}$ , то в силу леммы 3.1 выполнено условие 2) этой теоремы.  $\square$

**3.2. Необходимость в теоремах 1.2 и 1.3.** *Доказательство необходимости в теореме 1.2.* В работе [29] проверено, что если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -перестановочно, то либо  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 3) и 5) теоремы 1.1, либо  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1), 3) и 4) теоремы 1.2, либо  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с идемпотентным квадратом, содержащее  $\mathcal{SL}$ . В последнем случае из леммы 3.1 вытекает, что выполнено условие 2) теоремы 1.2.

*Доказательство необходимости в теореме 1.3.* В [4] проверено, что если  $\mathcal{V}$  — почти слабо  $fi$ -перестановочное многообразие полугрупп степени  $\leq 2$ , то либо  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 1) теоремы 1.1, либо  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1) и 2) теоремы 1.3, либо  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с вполне регулярным квадратом, содержащее  $\mathcal{SL}$ . В последнем случае из леммы 3.1 вытекает, что выполнено условие 2) теоремы 1.1.

**3.3. Условие (M2).** Хорошо известно и легко проверяется, что всякое периодическое многообразие полугрупп  $\mathcal{X}$  содержит наибольшее вполне регулярное подмногообразие, которое мы будем обозначать через  $\text{CR}(\mathcal{X})$ . В этом пункте будет доказано

**Предложение 3.2.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно и удовлетворяет условию (M2), то оно удовлетворяет условию 3) теоремы 1.1.*

*Доказательство.* По условию  $\mathcal{V} = \mathcal{D} \vee \mathcal{E}$ , где  $\mathcal{D}$  — одно из многообразий  $\mathcal{P}$ ,  $\mathcal{Q}$ ,  $\overleftarrow{\mathcal{P}}$  и  $\overleftarrow{\mathcal{Q}}$ , а  $\mathcal{E}$  — вполне регулярное многообразие. Без ограничения общности можно считать, что  $\mathcal{D}$  — одно из многообразий  $\mathcal{P}$  и  $\mathcal{Q}$ , а  $\mathcal{E} = CR(\mathcal{V})$ . Кроме того,  $\mathcal{V} \supseteq \mathcal{D} \supseteq \mathcal{P} \supseteq \mathcal{SL}$ , и потому  $\mathcal{E} \supseteq \mathcal{SL}$ . Положим  $\rho = \sim_{\mathcal{P}}$  и  $\varepsilon = \sim_{\mathcal{E}}$ . В силу следствия 2.1 эти две конгруэнции 2.5-перестановочны. Ясно, что  $\mathcal{P} \wedge \mathcal{E} = CR(\mathcal{P})$ . Хорошо известно и легко проверяется, что решетка  $L(\mathcal{P})$  имеет вид, изображенный на рис. 3.

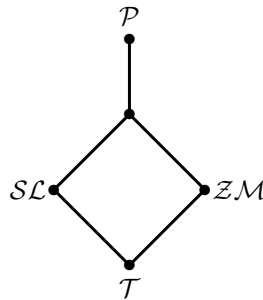


Рис. 3. Решетка  $L(\mathcal{P})$

Из этого рисунка видно, что  $CR(\mathcal{P}) = \mathcal{SL}$ . Следовательно,  $\mathcal{P} \wedge \mathcal{E} = \mathcal{SL}$ . Учитывая лемму 2.1(vi), получаем, что  $(u, v) \in \rho \vee \varepsilon$  тогда и только тогда, когда  $c(u) = c(v)$ . В частности,  $(x^2y, y^2x) \in \rho \vee \varepsilon = \rho\varepsilon \cup \varepsilon\rho$ . В силу симметрии мы можем считать, что  $(x^2y, y^2x) \in \rho\varepsilon$ . Следовательно,  $x^2y \rho w \varepsilon y^2x$  для некоторого слова  $w$ . В частности,  $x^2y = w$  в  $\mathcal{P}$ . В силу леммы 2.1(v) получаем, что  $c(w) = \{x, y\}$ ,  $t(w) \equiv y$  и  $\ell_y(w) = 1$ . Другими словами,  $w \equiv x^n y$  для некоторого  $n$ . Но это означает, что  $x^n y = y^2 x$  в  $\mathcal{E}$ . В частности, последнее тождество выполнено во всякой группе из  $\mathcal{V}$ . Подставляя в него 1 вместо  $x$ , получаем, что всякая группа из  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $y = y^2$ . Иными словами, все группы в  $\mathcal{V}$  тривиальны. Это означает, что  $\mathcal{E}$  — многообразие связок. Напомним, что в этом многообразии выполнено тождество  $x^n y = y^2 x$ . Следовательно,  $\mathcal{E}$  коммутативно, и потому  $\mathcal{E} \subseteq \mathcal{SL}$ . Как мы видели выше, верно и обратное включение. Таким образом,  $\mathcal{E} = \mathcal{SL}$ . Положим  $\mathcal{RZ} = \text{var} \{xy = y\}$ . Если  $\mathcal{D} = \mathcal{Q}$ , то  $\mathcal{Q} \subseteq \mathcal{V}$ . Поскольку  $\mathcal{RZ} \subseteq \mathcal{Q}$ , получаем, что в этом случае  $\mathcal{RZ} \subseteq CR(\mathcal{Q}) \subseteq CR(\mathcal{V}) = \mathcal{SL}$ . Но  $\mathcal{RZ} \not\subseteq \mathcal{SL}$ . Следовательно,  $\mathcal{D} \neq \mathcal{Q}$ . Это означает, что  $\mathcal{D} = \mathcal{P}$ , и потому  $\mathcal{V} = \mathcal{D} \vee \mathcal{E} = \mathcal{P} \vee \mathcal{SL} = \mathcal{P}$ . Мы показали, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 3) теоремы 1.1.  $\square$

**3.4. Условие (M3).** Здесь и в п. 3.5 нам понадобится следующая

**Лемма 3.2.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно, то всякое нильподмногообразие многообразия  $\mathcal{V}$  удовлетворяет некоторому перестановочному тождеству длины 3.*

*Доказательство.* Если  $\mathcal{SL} \not\subseteq \mathcal{V}$ , то, в силу леммы 2.6,  $\mathcal{V}$   $fi$ -2.5-перестановочно, и требуемое заключение вытекает из предложения 2.1. Предположим теперь, что  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{V}$ . Пусть  $\mathcal{N}$  — нильподмногообразие в  $\mathcal{V}$ . Предположим, что  $\mathcal{N}$

не удовлетворяет никакому перестановочному тождеству длины 3. Обозначим через  $\mathcal{L}$  [соответственно  $\mathcal{R}$ ] подмногообразие многообразия  $\mathcal{N}$ , заданное внутри последнего тождеством  $xyz = yxz$  [соответственно  $xyz = xzy$ ]. Положим  $\lambda = \sim_{\mathcal{L} \vee \mathcal{S}\mathcal{L}}$  и  $\rho = \sim_{\mathcal{R} \vee \mathcal{S}\mathcal{L}}$ . В силу следствия 2.1 эти конгруэнции 2.5-перестановочны. Ясно, что  $xyz \lambda yxz \rho yzx \lambda zyx$ , откуда  $(xyz, zyx) \in \lambda\rho\lambda = \lambda\rho \cup \rho\lambda$ . В силу симметрии можно считать, что  $(xyz, zyx) \in \lambda\rho$ , т. е.  $xyz \lambda w \rho zyx$  для некоторого слова  $w$ . Очевидно, что  $\text{Perm}_3(\mathcal{L}) = \text{gr}\{(12)\} = \{\iota, (12)\}$ , где  $\iota$  — тривиальная перестановка из  $\mathbf{S}_3$ . В частности,  $\text{Perm}_3(\mathcal{L}) \neq \mathbf{S}_3$ , и потому  $xyz \neq 0$  в  $\mathcal{L}$ . Используя шп. (i) и (iii) леммы 2.2, получаем, что  $c(w) = \{x, y, z\}$  и  $\ell(w) = 3$ . Следовательно, либо  $w \equiv xyz$ , либо  $w \equiv yxz$ . Это означает, что многообразие  $\mathcal{R} \vee \mathcal{S}\mathcal{L}$  (а значит и многообразие  $\mathcal{R}$ ) удовлетворяет одному из тождеств  $xyz = zyx$  и  $yxz = zyx$ . Другими словами, группа  $\text{Perm}_3(\mathcal{R})$  содержит одну из перестановок (13) и (231). Но это противоречит тому очевидному факту, что  $\text{Perm}_3(\mathcal{R}) = \text{gr}\{(23)\} = \{\iota, (23)\}$ .  $\square$

Отметим, что доказательства предложения 3.2 и леммы 3.2 во многом аналогичны части доказательства предложения 2.4 работы [29] и доказательству леммы 2.5 той же работы соответственно.

**Предложение 3.3.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно и удовлетворяет условию (M3), то оно удовлетворяет одному из условий 1), 4), 5), 6) и 7) теоремы 1.1.*

*Доказательство.* По условию  $\mathcal{V} = \mathcal{A}_n \vee \mathcal{M} \vee \mathcal{N}$ , где  $n$  — натуральное число,  $\mathcal{M}$  — одно из многообразий  $\mathcal{T}$ ,  $\mathcal{S}\mathcal{L}$  и  $\mathcal{C}$ , а  $\mathcal{N}$  — многообразие, удовлетворяющее тождествам (1.5). Кроме того,  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно. Из леммы 3.2 вытекает, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет некоторому перестановочному тождеству длины 3. Предположим сначала, что  $\mathcal{M} = \mathcal{T}$ . Тогда  $\mathcal{V} \not\equiv \mathcal{S}\mathcal{L}$ , а значит  $\mathcal{V}$   $fi$ -2.5-перестановочно по лемме 2.6. Используя теперь предложение 2.1, получаем, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1) и 7) теоремы 1.1. Поэтому далее можно считать, что  $\mathcal{M}$  — одно из многообразий  $\mathcal{S}\mathcal{L}$  и  $\mathcal{C}$ .

Предположим, что  $n = 1$ , т. е.  $\mathcal{A}_n = \mathcal{T}$ . Если  $\mathcal{M} = \mathcal{C}$ , то  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 5) теоремы 1.1. Осталось рассмотреть случай, когда  $\mathcal{M} = \mathcal{S}\mathcal{L}$ . Учитывая, что из тождества (1.5) и перестановочного тождества длины 3 вытекает система тождеств (1.6) с подходящей перестановкой  $\pi$ , получаем, что в этом случае выполнено условие 6) теоремы 1.1.

Пусть, наконец,  $n > 1$ . Положим  $\alpha = \sim_{\mathcal{A}_n \vee \mathcal{S}\mathcal{L}}$ . Покажем, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству

$$(3.1) \quad x^2 = 0.$$

Положим  $\nu = \sim_{\mathcal{N} \vee \mathcal{S}\mathcal{L}}$ . В силу следствия 2.1 конгруэнции  $\alpha$  и  $\nu$  2.5-перестановочны. Будучи нильмногообразием,  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству  $x^t = 0$  для некоторого  $t$ . Тогда  $x \alpha x^{tn+1} \nu x^{tn+2} \alpha x^2$ , и потому  $(x, x^2) \in \alpha\nu\alpha = \alpha\nu \cup \nu\alpha$ . Предположим сначала, что  $(x, x^2) \in \alpha\nu$ , т. е.  $x \alpha w \nu x^2$  для некоторого слова  $w$ . Из леммы 2.1(vi) вытекает, что  $c(w) = \{x\}$ . Поскольку, кроме того, тождество  $x = w$  выполнено в многообразии  $\mathcal{A}_n$ , лемма 2.1(i) влечет, что  $w \equiv x^{kn+1}$  для некоторого  $k$ . Это означает, что  $x^2 = x^{kn+1}$  в  $\mathcal{N}$ . Из того, что  $n > 1$ , вытекает, что  $kn + 1 > 2$ . Но тогда тождество (3.1) выполнено в  $\mathcal{N}$  в силу леммы 2.2(ii). Осталось рассмотреть случай, когда  $(x, x^2) \in \nu\alpha$ , т. е.  $x \nu w \alpha x^2$  для некоторого слова  $w$ . В этом случае многообразие  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству  $x = w$ . Если

$w \neq x$ , то из пп. (i) и (ii) леммы 2.2 вытекает, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству  $x = 0$ , и тем более тождеству (3.1). Наконец, если  $w \equiv x$ , то  $x \alpha x^2$ . Но это означает, что многообразие  $\mathcal{A}_n$  удовлетворяет тождеству  $x = x^2$ , что неверно, поскольку  $n > 1$ . Итак, мы доказали, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству (3.1), которое вместе с тождествами (1.5) влечет систему тождеств (1.4).

Предположим теперь, что  $\mathcal{M} = \mathcal{C}$ . Положим  $\gamma = \sim_{\mathcal{C}}$ . В силу следствия 2.1 конгруэнции  $\alpha$  и  $\gamma$  2.5-перестановочны. Ясно, что

$$x^2y \alpha x^{n+2}y^{n+1} \gamma x^{n+1}y^{n+2} \alpha xy^2,$$

откуда  $(x^2y, xy^2) \in \alpha\gamma\alpha = \alpha\gamma \cup \gamma\alpha$ . В силу симметрии можно считать, что  $(x^2y, xy^2) \in \alpha\gamma$ . Тогда  $x^2y \alpha w \gamma xy^2$  для некоторого слова  $w$ . Поскольку  $w \gamma xy^2$ , из леммы 2.1(ii) вытекает, что  $w \equiv y^k xy^\ell$  для некоторых  $k$  и  $\ell$  таких, что  $k, \ell \geq 0$  и  $k + \ell \geq 2$ . Мы получаем, что  $x^2y \alpha y^k xy^\ell$ , и потому  $\mathcal{A}_n$  удовлетворяет тождеству  $x^2y = y^k xy^\ell$ . Подставляя в это тождество 1 вместо  $y$ , мы получаем, что  $x^2 = x$  в  $\mathcal{A}_n$ , что не соответствует действительности. Итак,  $\mathcal{M} \neq \mathcal{C}$ , и потому  $\mathcal{M} = \mathcal{S}\mathcal{L}$ . Мы доказали, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 4) теоремы 1.1.  $\square$

**3.5. Условие (M4).** Введем одно новое понятие, которое нам часто придется использовать в дальнейшем. Будем говорить, что два слова *подобны*, если одно из них может быть получено из другого переименованием букв. В этом пункте будет доказано

**Предложение 3.4.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно и удовлетворяет условию (M4), то оно удовлетворяет одному из условий 6) и 7) теоремы 1.1.*

*Доказательство.* По условию  $\mathcal{V} = \mathcal{M} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{M}$  — одно из многообразий  $\mathcal{T}$  и  $\mathcal{S}\mathcal{L}$ , а  $\mathcal{N}$  — нильмногообразие, удовлетворяющее одной из систем тождеств (2.2)–(2.21). Предположим сначала, что  $\mathcal{M} = \mathcal{T}$ . Тогда  $\mathcal{V} = \mathcal{N}$  — нильмногообразие. В частности,  $\mathcal{V} \not\subseteq \mathcal{S}\mathcal{L}$ . Из леммы 2.6 вытекает, что в этом случае  $\mathcal{V}$   $fi$ -2.5-перестановочно. Но тогда, в силу предложения 2.1,  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 7) теоремы 1.1.

Пусть теперь  $\mathcal{M} = \mathcal{S}\mathcal{L}$ . Докажем, что в этом случае  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 6) теоремы 1.1. В силу леммы 3.2  $\mathcal{N}$  удовлетворяет некоторому перестановочному тождеству длины 3. Остается проверить, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из систем тождеств (1.6)–(1.26), где в системах (1.6)–(1.19)  $\pi$  — одна из перестановок, указанных в формулировке теоремы 1.1. Дальнейшие рассмотрения разбиваются на шесть случаев.

*Случай 1:*  $\mathcal{N}$  удовлетворяет системе тождеств (2.2). Этот случай существенно сложнее пяти других, поскольку только здесь многообразие  $\mathcal{V}$  может не быть наследственно однородным.

Подставляя  $yz$  вместо  $y$  и  $t$  вместо  $z$  в тождество  $x^3yz = xy^3z$  и используя тождества

$$(3.2) \quad x^2y = xyx = yx^2,$$

имеем  $x^3yzt = x(yz)^3t = xy^3z^3t$ . Применяя лемму 2.2(iii), получаем, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству

$$(3.3) \quad x^3yzt = 0.$$

Для завершения доказательства достаточно убедиться в том, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одному из тождеств

$$(3.4) \quad x^3yz = x^2y^2z^2,$$

$$(3.5) \quad x^3yz = 0,$$

$$(3.6) \quad x^2y^2z^2 = 0.$$

В самом деле, очевидно, что тождества (3.4), (3.5) и (3.6) влекут в  $\mathcal{N}$  системы тождеств (1.6), (1.7) и (1.8) соответственно. Предположим, напротив, что  $\mathcal{N}$  не удовлетворяет ни одному из тождеств (3.4)–(3.6). Тогда из сказанного выше и лемм 2.2 и 2.3 легко выводится, что всякое слово из множества  $F_3(\mathcal{N})$  подобно одному из слов  $xyz$ ,  $x^2yz$ ,  $x^2y^2z$ ,  $x^2y^2z^2$  и  $x^3yz$ , а большая 0-трансверсаль  $W_3^0(\mathcal{N})$  является дизъюнктивным объединением следующих шести орбит:

$$U_0 = \{0\}, U_1 \subseteq \{xyz, xzy, yxz, yzx, zxy, zyx\}, U_2 \subseteq \{x^2yz, y^2xz, z^2xy\}, \\ U_3 \subseteq \{x^2y^2z, x^2z^2y, y^2z^2x\}, U_4 = \{x^2y^2z^2\}, U_5 = \{x^3yz\},$$

причем  $U_i \neq \emptyset$  при  $i = 1, 2, 3$ . Обозначим через  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{B}$  подмногообразия многообразия  $\mathcal{N}$ , заданные внутри  $\mathcal{N}$  тождествами  $x^2y^2z = x^3yz$  и  $x^2y^2z^2 = x^3yz$  соответственно. Поскольку  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству (3.3), мы получаем, что  $x^2y^2z^2 = x^3yz^2 = 0$  в  $\mathcal{A}$ . Обозначим через  $\alpha$  и  $\beta$  ограничения на  $W_3^0(\mathcal{N})$  конгруэнций  $\sim_{\mathcal{A}}$  и  $\sim_{\mathcal{B}}$  соответственно. В силу леммы 2.12(ii)  $\alpha$  и  $\beta$  являются конгруэнциями  $\mathbf{S}_3$ -множества  $W_3^0(\mathcal{N})$ , а из предложения 2.5 вытекает, что эти конгруэнции 2.5-перестановочны. Из сказанного выше вытекает, что конгруэнция  $\alpha$  имеет ровно два неоднородных класса, а именно,  $U_3 \cup U_5$  и  $U_0 \cup U_4$ , в то время как конгруэнция  $\beta$  имеет ровно один неоднородный класс, а именно,  $U_4 \cup U_5$ . Следовательно,  $x^2y^2z \alpha x^3yz \beta x^2y^2z^2 \alpha 0$ . Мы видим, что  $(x^2y^2z, 0) \in \alpha\beta\alpha = \alpha\beta \cup \beta\alpha$ . Предположим, что  $(x^2y^2z, 0) \in \alpha\beta$ , т. е.  $x^2y^2z \alpha w \beta 0$  для некоторого слова  $w \in W_3^0(\mathcal{N})$ . Поскольку  $x^2y^2z \alpha w$ , мы получаем, что  $w \in U_3 \cup U_5$ . Учитывая, что  $w \beta 0$ , получаем, что конгруэнция  $\beta$  содержит одну из пар  $(x^2y^2z, 0)$  и  $(x^3yz, 0)$ . Но это противоречит определению конгруэнции  $\beta$ . Осталось рассмотреть случай, когда  $(x^2y^2z, 0) \in \beta\alpha$ , т. е.  $x^2y^2z \beta w \alpha 0$  для некоторого  $w \in W_3^0(\mathcal{N})$ . Из определения конгруэнции  $\beta$  и того факта, что  $x^2y^2z \beta w$ , вытекает, что  $w \equiv x^2y^2z$ . Но тогда  $x^2y^2z \alpha 0$ , что противоречит определению конгруэнции  $\alpha$ . Это завершает рассмотрение случая 1.

*Случай 2:*  $\mathcal{N}$  удовлетворяет системе тождеств (2.3). В частности,  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождествам (3.2). Подставляя  $zt$  вместо  $z$  во входящее в систему (2.3) тождество  $x^2y^2z = xy^2z^2$  и используя (3.2), получаем, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождествам  $x^2y^2zt = xy^2(z t)^2 = xy^2z^2t^2$ . Поэтому из леммы 2.2(iii) вытекает, что в  $\mathcal{N}$  выполнено тождество  $x^2y^2zt = 0$ . Но это означает, что в  $\mathcal{V}$  выполнена система тождеств (1.9).

*Случай 3:*  $\mathcal{N}$  удовлетворяет системе тождеств (2.4). Подставляя  $x^2$  вместо  $x$  в тождество  $x^3yz = xy^2z^2$ , получаем  $x^6yz = x^2y^2z^2$ . Применяя лемму 2.2(iii) получаем, что в  $\mathcal{N}$  выполнено тождество  $x^2y^2z^2 = 0$ , а в  $\mathcal{V}$ , следовательно, — система тождеств (1.10).

*Случай 4:*  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из систем тождеств (2.5)–(2.13). В частности, в  $\mathcal{N}$  выполнено одно из тождеств

$$(3.7) \quad xy^2 = yx^2,$$

$$(3.8) \quad x^2y = y^2x,$$

$$(3.9) \quad x^2y = xy^2,$$

$$(3.10) \quad x^2y = yxy,$$

$$(3.11) \quad xy^2 = xyx,$$

$$(3.12) \quad xyx = yxy.$$

Подставляя  $yz$  вместо  $y$  в тождество (3.7), мы получаем тождество  $x(yz)^2 = yzx^2$ . Из леммы 2.3 вытекает, что в  $\mathcal{N}$  последнее тождество эквивалентно тождеству  $xy^2z^2 = yzx^2$ . Применяя теперь лемму 2.2(iii), мы получаем, что  $yzx^2 = 0$  в  $\mathcal{N}$ . Далее, если подставить  $yz$  вместо  $y$  в любое из тождеств (3.8) и (3.9) и применить лемму 2.3, мы получим, что первое из этих тождеств влечет в  $\mathcal{N}$  тождества  $x^2yz = (yz)^2x = y^2z^2x$ , а второе — тождества  $x^2yz = x(yz)^2 = xy^2z^2$ . В обоих случаях  $x^2yz = 0$  в  $\mathcal{N}$  в силу леммы 2.2(iii). Умножим тождество (3.10) справа на  $z$  и подставим в (3.10)  $yz$  вместо  $y$ . В первом случае получим  $x^2yz = yxyz$ , а во втором —  $x^2yz = yzxuz$ . Следовательно, (3.10) влечет в  $\mathcal{N}$  тождество  $yxyz = yzxuz$ , а значит, в силу леммы 2.2(iii), — и тождество  $yxyz = 0$ . В силу двойственности тождество (3.11) влечет в  $\mathcal{N}$  тождество  $zyxy = 0$ . Наконец, подставляя  $yz$  вместо  $y$  в тождество (3.12), мы получаем  $xyzx = yzxy$ . Ссылка на лемму 2.2(iii) показывает, что (3.12) влечет в  $\mathcal{N}$  тождество  $xyzx = 0$ .

Из сказанного в предыдущем абзаце вытекает, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из следующих систем тождеств:

$$(3.13) \quad x^2y = xyx, \quad xy^2 = yx^2, \quad xyz^2 = 0,$$

$$(3.14) \quad x^2y = y^2x, \quad xy^2 = yxy, \quad x^2yz = 0,$$

$$(3.15) \quad x^2y = yxy, \quad xy^2 = yx^2, \quad xyxz = xyz^2 = 0,$$

$$(3.16) \quad x^2y = y^2x, \quad xy^2 = xyx, \quad x^2yz = xyzzy = 0,$$

$$(3.17) \quad x^2y = xy^2, \quad xyx = yxy, \quad x^2yz = xyzx = 0,$$

$$(3.18) \quad x^2y = yxy = yx^2, \quad xyxz = 0,$$

$$(3.19) \quad x^2y = xyx = xy^2, \quad x^2yz = 0,$$

$$(3.20) \quad x^2y = yx^2, \quad xyx = yxy, \quad xyzx = 0,$$

$$(3.21) \quad x^2y = yxy = xy^2, \quad x^2yz = yxzx = 0.$$

Кроме того, напомним, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет некоторому перестановочному тождеству длины 3, т. е. тождеству вида  $p_3[\pi]$ , где  $\pi$  — одна из перестановок (12), (13), (23) и (123). Пусть  $\Sigma$  — одна из систем тождеств (3.13)–(3.21), а  $\pi$  — одна из четырех указанных перестановок из  $\mathbf{S}_3$ . Тогда система тождеств  $\{p_3[\pi], \Sigma\}$  влечет в  $\mathcal{N}$  одну из систем тождеств, перечисленных в п. 6) теоремы 1.1. Это видно из табл. 1, в которой в клетке с «координатами»  $(\Sigma, \pi)$  указана та из систем тождеств, перечисленных в п. 6) теоремы 1.1, которая вытекает из системы тождеств  $\{p_3[\pi], \Sigma\}$ .

*Случай 5:*  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из систем тождеств (2.14)–(2.19). Здесь мы можем применить лемму 2.2(ii) и вывести, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из следующих систем тождеств:

$$(3.22) \quad x^2y = y^2x, \quad xyx = 0,$$

ТАБЛИЦА 1. Следствия систем тождеств вида  $\{p_3[\pi], \Sigma\}$ 

$\Sigma$	$\pi = (12)$	$\pi = (13)$	$\pi = (23)$	$\pi = (123)$
(3.13)	(1.11)	(1.11)	(1.11)	(1.11)
(3.14)	(1.12)	(1.12)	(1.12)	(1.12)
(3.15)	(1.13)	(1.13)	(1.13)	(1.12)
(3.16)	(1.12)	(1.21)	(1.13)	(1.12)
(3.17)	(1.14)	(1.14)	(1.14)	(1.12)
(3.18)	(1.15)	(1.15)	(1.12)	(1.12)
(3.19)	(1.15)	(1.21)	(1.25)	(1.12)
(3.20)	(1.11)	(1.22)	(1.12)	(1.11)
(3.21)	(1.17)	(1.12)	(1.17)	(1.12)
(3.22)	(1.18)	(1.23)	(1.18)	(1.6)
(3.23)	(1.18)	(1.24)	(1.18)	(1.6)
(3.24)	(1.20)	(1.19)	(1.19)	(1.6)
(3.25)	(1.16)	(1.16)	(1.26)	(1.6)
(3.26)	(1.20)	(1.19)	(1.19)	(1.6)
(3.27)	(1.16)	(1.16)	(1.26)	(1.6)

$$(3.23) \quad xy^2 = yx^2, \quad yux = 0,$$

$$(3.24) \quad x^2y = 0, \quad yux = yxy,$$

$$(3.25) \quad xy^2 = 0, \quad yux = yxy,$$

$$(3.26) \quad x^2y = 0, \quad xy^2 = yx^2,$$

$$(3.27) \quad x^2y = y^2x, \quad xy^2 = 0.$$

Кроме того, как всегда,  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству вида  $p_3[\pi]$ , где  $\pi$  — одна из перестановок (12), (13), (23) и (123). Как и в предыдущем случае, табл. 1 показывает, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из систем тождеств, перечисленных в п. 6) теоремы 1.1.

*Случай 6:*  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из систем тождеств (2.20) и (2.21). Предположим сначала, что в  $\mathcal{N}$  выполнена система тождеств (2.20). Тогда  $\mathcal{N}$  удовлетворяет тождеству  $xy^2 = (xy)^2$ . Поскольку  $\mathcal{N}$  удовлетворяет также некоторому перестановочному тождеству длины 3, лемма 2.3 влечет, что в  $\mathcal{N}$  выполнено тождество  $xy^2 = x^2y^2$ , а значит, в силу леммы 2.2(ii), и тождество  $xy^2 = 0$ . Это означает, что в  $\mathcal{N}$  выполнена система тождеств (3.27). Двойственные рассуждения показывают, что система тождеств (2.21) влечет в  $\mathcal{N}$  систему (3.26). Остается вновь сослаться на табл. 1.  $\square$

Предложения 3.1, 3.2, 3.3 и 3.4 в совокупности доказывают необходимость в теореме 1.1.

**3.6. Доказательство следствия 1.2.** Пусть  $\mathcal{V}$  — комбинаторное почти *fi*-2.5-перестановочное многообразие полугрупп. Требуется доказать, что  $L(\mathcal{V}) \in \mathbf{M}_{3,3}$ . Как показано в пп. 3.1 и 3.3–3.5,  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1)–7) теоремы 1.1. Предположим сначала, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 1) или 2) этой теоремы. Тогда оно является многообразием полугрупп с вполне регулярным квадратом. Поэтому если  $S \in \mathcal{V}$ , то  $S^2$  — комбинаторная вполне



регулярная полугруппа, т. е. связка. Иными словами,  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с идемпотентным квадратом. Как показано в [14], отсюда вытекает, что решетка  $L(\mathcal{V})$  дистрибутивна. Если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 3) теоремы 1.1, то из рис. 3 и того очевидного факта, что решетки  $L(\mathcal{P})$  и  $L(\overline{\mathcal{P}})$  изоморфны, вновь вытекает, что решетка  $L(\mathcal{V})$  дистрибутивна. Хорошо известно, что решетка многообразий периодических абелевых групп дистрибутивна, а решетка  $L(\mathcal{S}\mathcal{L})$  2-элементна. Поэтому из лемм 2.14, 2.15 и 2.16 вытекает, что решетка  $L(\mathcal{V})$  дистрибутивна и в том случае, когда  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 4) теоремы 1.1. В работах [10, лемма 3] и [30, лемма 7] доказано, что если многообразие полугрупп  $\mathcal{X}$  удовлетворяет тождествам (1.5), то решетка  $L(\mathcal{C} \vee \mathcal{X})$  изоморфна подпрямому произведению решетки  $L(\mathcal{X})$  и 3-элементной цепи. Учитывая лемму 2.16, получаем, что если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 5) теоремы 1.1, то решетка  $L(\mathcal{V})$  также дистрибутивна. Наконец, если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 6) теоремы 1.1, то  $L(\mathcal{V}) \in \mathbf{M}_{3,3}$  в силу [7, теорема 3], а если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 7) этой теоремы, то  $L(\mathcal{V}) \in \mathbf{M}_3$  в силу результатов работы [3].  $\square$

#### 4. ДОСТАТОЧНОСТЬ

В этом параграфе будет доказана достаточность в теоремах 1.1–1.3 и тем самым завершено доказательство этих теорем в целом. Параграф делится на четыре пункта. В пп. 4.1, 4.3 и 4.4 доказывається достаточность в теореме 1.1, а в п. 4.2 — достаточность в теоремах 1.2 и 1.3.

**4.1. Условие 2) теоремы 1.1.** В этом пункте будет доказано

**Предложение 4.1.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 2) теоремы 1.1, то оно почти  $fi$ -2.5-перестановочно.*

*Доказательство.* Проводимые ниже рассуждения во многом аналогичны тем, что содержатся в работе [32]. Как уже отмечалось в §1, в доказательстве теоремы 3.1 этой работы имеется неточность. Но доказательства всех ее промежуточных результатов, не использующие теорему 3.1, корректны. Многие такие результаты понадобятся нам ниже, и мы будем ссылаться на них без дополнительных оговорок.

По условию  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с вполне регулярным квадратом, содержащее многообразие  $\mathcal{S}\mathcal{L}$  и не содержащее ни одного из многообразий  $\mathcal{L}\mathcal{R}\mathcal{B} \vee \mathcal{S}\mathcal{L}\mathcal{Z}$  и  $\mathcal{R}\mathcal{R}\mathcal{B} \vee \mathcal{S}\mathcal{R}\mathcal{Z}$ . Хорошо известно, что многообразие полугрупп вполне регулярно тогда и только тогда, когда оно удовлетворяет тождеству вида  $x = x^{n+1}$  для некоторого натурального  $n$ . Следовательно, в  $\mathcal{V}$  выполнено тождество  $xy = (xy)^{n+1}$  для некоторого  $n$ . До конца доказательства предложения 4.1 буква  $n$  имеет указанный только что смысл. Положим

$$\mathcal{S}\mathcal{C}\mathcal{R}_n = \text{var}\{xy = (xy)^{n+1}\}.$$

Таким образом,  $\mathcal{V} \subseteq \mathcal{S}\mathcal{C}\mathcal{R}_n$ . Положим  $\delta = \sim_{\mathcal{S}\mathcal{C}\mathcal{R}_n}$ . Обозначим через  $S$  свободную в  $\mathcal{S}\mathcal{C}\mathcal{R}_n$  полугруппу счетного ранга, а через  $S_1$  — свободную в  $\mathcal{S}\mathcal{C}\mathcal{R}_n$  циклическую полугруппу. Для всякого слова  $u$  через  $u^\delta$  будем обозначать образ  $u$  при естественном гомоморфизме из  $F$  на  $S$ . Поскольку  $\mathcal{S}\mathcal{L} \subseteq \mathcal{V} \subseteq \mathcal{S}\mathcal{C}\mathcal{R}_n$ , лемма 2.1(vi) делает корректным обозначение  $c(w)$  для произвольного элемента  $w \in S$  в следующем смысле: если  $u \in F$  и  $w = u^\delta$ , то  $c(w) = c(u)$ . Если  $\mathcal{X} \subseteq \mathcal{V}$ , то через  $\sim_{\mathcal{X}}$  в оставшейся части доказательства предложения 4.1 мы будем обозначать вполне инвариантную конгруэнцию на полугруппе  $S$  (а не  $F$ , как в остальной

части работы!), отвечающую  $\mathcal{X}$ . В частности, на протяжении доказательства предложения 4.1 через  $\sigma$  обозначается вполне инвариантная конгруэнция на  $S$ , а не на  $F$ , отвечающая многообразию  $\mathcal{SL}$ . Пусть  $\mathcal{U}, \mathcal{W} \in [\mathcal{SL}, \mathcal{V}]$ ,  $\alpha = \sim_{\mathcal{U}}$  и  $\beta = \sim_{\mathcal{W}}$ . Эти обозначения также сохраняются до конца доказательства предложения 4.1. В силу следствия 2.1 достаточно доказать, что конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  2.5-перестановочны. Положим  $S' = \{w \in S \mid |c(w)| \geq 2\}$ . Далее, для всякого  $i \in \mathbb{N}$ , положим  $W_i = \{w \in S \mid c(w) = \{x_i\}\}$ . Ясно, что  $S'$  — идеал в  $S$ , а  $W_i$  — циклическая подполугруппа в  $S$ . Полугруппа  $S$  является дизъюнктивным объединением идеала  $S'$  и семейства циклических подполугрупп  $\{W_i \mid i \in \mathbb{N}\}$ . Ясно, что  $W_i \cong S_1$  для всякого  $i \in \mathbb{N}$ . Поскольку  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{U}$  и  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{W}$ , из леммы 2.1(vi) вытекает, что каждое из множеств  $S'$  и  $W_i$  (для всех  $i \in \mathbb{N}$ ) есть как объединение  $\alpha$ -классов, так и объединение  $\beta$ -классов. Поэтому достаточно установить, что ограничения  $\alpha$  и  $\beta$  на каждое из множеств  $S'$  и  $W_i$  2.5-перестановочны. При этом, поскольку  $W_i \cong S_1$  для всякого  $i \in \mathbb{N}$ , 2.5-перестановочность конгруэнций  $\alpha|_{W_i}$  и  $\beta|_{W_i}$  (для любого  $i \in \mathbb{N}$ ) равносильна 2.5-перестановочности конгруэнций  $\alpha|_{S_1}$  и  $\beta|_{S_1}$ . Для завершения доказательства предложения 4.1 осталось доказать пп. а) и в) следующей леммы (п. б) этой леммы пригодится нам в п. 4.2).

**Лемма 4.1.** *Справедливы следующие утверждения:*

- а) конгруэнции  $\alpha|_{S_1}$  и  $\beta|_{S_1}$  2.5-перестановочны;
- б) если  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с идемпотентным квадратом, то конгруэнции  $\alpha|_{S_1}$  и  $\beta|_{S_1}$  1.5-перестановочны;
- в) конгруэнции  $\alpha|_{S'}$  и  $\beta|_{S'}$  перестановочны.

*Доказательство.* Утверждение а) фактически доказано при проверке базы индукции в доказательстве теоремы 3.1 работы [32]<sup>2</sup>, а утверждение б) — во втором абзаце доказательства предложения 3.3 работы [29]<sup>3</sup>. Осталось доказать утверждение в), чему и будет посвящена оставшаяся часть п. 4.1. Нам понадобятся некоторые новые обозначения и вспомогательные результаты. Для произвольной вполне инвариантной конгруэнции  $\xi$  на  $S$  будем обозначать  $\xi$ -класс элемента  $u \in S$  через  $u^\xi$  и определим отношение  $L_\xi$  на  $S$  как множество всех пар  $(u, v) \in S \times S$  таких, что  $u^\xi L v^\xi$ . Аналогично определяется отношение  $R_\xi$ . Ясно, что  $L_\xi$  и  $R_\xi$  — отношения эквивалентности.

**Лемма 4.2.** *Если  $\xi$  — вполне инвариантная конгруэнция на  $S$ , отвечающая некоторому подмногообразию многообразия  $\mathcal{V}$ , и  $\xi \subseteq \sigma$ , то  $L_\xi \subseteq \sigma$  и  $R_\xi \subseteq \sigma$ .*

*Доказательство.* Пусть  $u$  и  $v$  — различные элементы полугруппы  $S$  такие, что  $u L_\xi v$ , т. е.  $u^\xi L v^\xi$ . Тогда  $u^\xi = w^\xi v^\xi = (wv)^\xi$  для некоторого  $w \in S$ . Следовательно,  $u \xi wv$ , т. е.  $c(u) = c(wv)$  в силу леммы 2.1(vi). Мы видим, что  $c(v) \subseteq c(u)$ . Аналогично проверяется, что  $c(u) \subseteq c(v)$ , и потому  $c(u) = c(v)$ . Вновь применяя лемму 2.1(vi), получаем, что  $u \sigma v$ . Мы доказали, что  $L_\xi \subseteq \sigma$ . Аналогично проверяется, что  $R_\xi \subseteq \sigma$ .  $\square$

<sup>2</sup>Как отмечалось в § 1, доказательство этой теоремы содержит неточность. Но она допущена при проверке шага индукции, а тот фрагмент доказательства, на который мы ссылаемся здесь, корректен.

<sup>3</sup>Как отмечалось в § 1, доказательство этого предложения содержит ссылку на некорректный фрагмент доказательства теоремы 3.1 работы [32]. Но эта ссылка содержится в третьем абзаце доказательства предложения 3.3 работы [29], а второй абзац этого доказательства корректен.

Поскольку  $\mathcal{SLZ} \subseteq \mathcal{SCR}_n$ , из леммы 2.1(vii) вытекает, что если в многообразии  $\mathcal{SCR}_n$  выполнено тождество  $v = w$ , то  $h^2(v) \equiv h^2(w)$ , а значит и  $h(v) \equiv h(w)$ . Это делает корректным использование обозначений  $h(w)$  и  $h^2(w)$  для произвольного  $w \in S$  в следующем смысле: если  $w = u^\delta$ , где  $u \in F$ , то  $h(w) \equiv h(u)$  и  $h^2(w) \equiv h^2(u)$ .

**Лемма 4.3.** *Если многообразия  $\mathcal{U}$  и  $\mathcal{W}$  не удовлетворяют ни одному из условий*

$$(4.1) \quad \mathcal{SLZ} \subseteq \mathcal{U}, \mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{W}, \mathcal{LRB} \not\subseteq \mathcal{U}, \mathcal{LRB} \subseteq \mathcal{W},$$

$$(4.2) \quad \mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{U}, \mathcal{SLZ} \subseteq \mathcal{W}, \mathcal{LRB} \subseteq \mathcal{U}, \mathcal{LRB} \not\subseteq \mathcal{W},$$

*и хотя бы одно из многообразий  $\mathcal{U}$  и  $\mathcal{W}$  не содержит многообразия  $\mathcal{LRB}$ , то отношения  $R_\alpha$  и  $R_\beta$  1.5-перестановочны.*

*Доказательство.* Достаточно доказать, что  $R_\alpha R_\beta \subseteq R_\alpha \cup R_\beta$ . Пусть  $(v, w) \in R_\alpha R_\beta$ , т. е. существует элемент  $a \in S$  такой, что  $v R_\alpha a R_\beta w$ . Поскольку  $\alpha, \beta \subseteq \sigma$ , из леммы 4.2 вытекает, что  $R_\alpha, R_\beta \subseteq \sigma$ . Учитывая лемму 2.1(vi), получаем, что  $c(v) = c(a) = c(w)$ . Если  $|c(v)| = 1$ , то, очевидно,  $v R_\alpha w$  или  $v R_\beta w$ . Пусть теперь  $v, w \in S'$ . Из [32, предложение 1.10] вытекает, что если  $\mathcal{LZ} \not\subseteq \mathcal{U}$ , то  $v R_\alpha w$ , а если  $\mathcal{LZ} \not\subseteq \mathcal{W}$ , то  $v R_\beta w$ . Пусть теперь  $\mathcal{LZ} \subseteq \mathcal{U}$  и  $\mathcal{LZ} \subseteq \mathcal{W}$ . Тогда  $h(v) \equiv h(a) \equiv h(w)$  по лемме 2.1(iv). Используя [32, предложение 1.12], получаем, что если  $\mathcal{LRB}, \mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{U}$ , то  $v R_\alpha w$ , а если  $\mathcal{LRB}, \mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{W}$ , то  $v R_\beta w$ . По условию одно из многообразий  $\mathcal{U}$  и  $\mathcal{W}$  не содержит многообразия  $\mathcal{LRB}$ . Без ограничения общности будем считать, что  $\mathcal{LRB} \not\subseteq \mathcal{U}$ . Поскольку случай, когда  $\mathcal{LRB}, \mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{U}$ , уже рассмотрен, далее можно считать, что  $\mathcal{SLZ} \subseteq \mathcal{U}$ . Если, кроме того,  $\mathcal{SLZ} \subseteq \mathcal{W}$ , то  $h^2(v) \equiv h^2(a) \equiv h^2(w)$  по лемме 2.1(vii), и потому  $v R_\alpha w$  согласно [32, предложение 1.13]. Пусть теперь  $\mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{W}$ . Поскольку условие (4.1) должно нарушаться, получаем, что в этом случае  $\mathcal{LRB} \not\subseteq \mathcal{W}$ . Используя теперь лемму [32, предложение 1.12], получаем, что  $v R_\beta w$ .  $\square$

Перейдем к непосредственному доказательству леммы 4.1в). Будем писать  $\alpha_{S'}$  и  $\beta_{S'}$  вместо  $\alpha|_{S'}$  и  $\beta|_{S'}$  соответственно. В силу симметрии достаточно доказать, что  $\alpha_{S'} \beta_{S'} \subseteq \beta_{S'} \alpha_{S'}$ . Пусть  $(u, v) \in \alpha_{S'} \beta_{S'}$ . Проверим сначала, что  $(u, v) \in R_\beta R_\alpha$ . Доказательство этого факта распадается на три случая.

*Случай 1:* многообразие  $\mathcal{LRB}$  не содержится ни в  $\mathcal{U}$ , ни в  $\mathcal{W}$ . В этом случае условия (4.1) и (4.2) не выполняются, и мы можем применить лемму 4.3, в силу которой  $(u, v) \in \alpha\beta \subseteq R_\alpha R_\beta = R_\alpha \cup R_\beta \subseteq R_\beta R_\alpha$ .

*Случай 2:* многообразие  $\mathcal{LRB}$  содержится в одном из многообразий  $\mathcal{U}$  и  $\mathcal{W}$ , но не содержится в другом. В этом случае  $\mathcal{LRB} \subseteq \mathcal{V}$ . Напомним, что  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию (1.3). Следовательно,  $\mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{V}$ , и потому  $\mathcal{SLZ}$  не содержится ни в  $\mathcal{U}$ , ни в  $\mathcal{W}$ . Как и в предыдущем случае, мы получаем, что условия (4.1) и (4.2) не выполняются. Поэтому мы вновь можем применить лемму 4.3, из которой, как и в предыдущем случае, вытекает, что  $(u, v) \in R_\beta R_\alpha$ .

*Случай 3:* многообразие  $\mathcal{LRB}$  содержится и в  $\mathcal{U}$ , и в  $\mathcal{W}$ . Как и в предыдущем случае, отсюда вытекает, что  $\mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{U}$  и  $\mathcal{SLZ} \not\subseteq \mathcal{W}$ . Для того, чтобы рассмотреть этот случай, нам понадобятся некоторые новые обозначения. Пусть  $w \in F$ . Обозначим через  $0(w)$  самый длинный префикс слова  $w$ , содержащий все буквы из  $c(w)$ , кроме одной, а через  $\tau(w)$  ту (единственную) букву, которая лежит в  $c(w)$ , но не лежит в  $c(0(w))$ . Как показано в [32, предложение 1.6],

если в  $\mathcal{SCR}_n$  выполнено тождество  $v = w$ , то  $0(v) \delta 0(w)$  и  $\tau(v) \equiv \tau(w)$ . Это делает корректным использование обозначений  $0(w)$  и  $\tau(w)$  для произвольного элемента  $w \in S$  в обычном смысле: если  $w = u^\delta$  для некоторого  $u \in F$ , то  $0(w) = (0(u))^\delta$  и  $\tau(w) \equiv \tau(u)$ . Следуя [22] и [32], для произвольной вполне инвариантной конгруэнции  $\xi$  на  $S$  определим отношение  $\xi_0$  на  $S$ , полагая  $a \xi_0 b$  тогда и только тогда, когда найдутся  $u, v \in S$  такие, что  $u \xi v$ ,  $a = 0(u)$  и  $b = 0(v)$ . Согласно [32, предложение 2.3], из того, что  $\mathcal{LRB}$  содержится в  $\mathcal{U}$  и в  $\mathcal{W}$ , вытекает, что  $\alpha_0$  и  $\beta_0$  — вполне инвариантные конгруэнции на  $S$ , а отвечающие им многообразия содержат  $\mathcal{LRB}$ .

Согласно [32, лемма 1.11], всякое подмногообразие многообразия  $\mathcal{SCR}_n$ , не содержащее многообразия  $\mathcal{SLZ}$ , удовлетворяет тождеству  $xy = x^{n+1}y$ . В частности, это тождество выполнено в многообразиях  $\mathcal{U}$  и  $\mathcal{W}$ . Следовательно, конгруэнции  $\alpha$  и  $\beta$  содержат пару  $((xy)^\delta, (x^{n+1}y)^\delta)$ . Обозначим многообразия, отвечающие конгруэнциям  $\alpha_0$  и  $\beta_0$ , через  $\mathcal{U}_0$  и  $\mathcal{W}_0$  соответственно. Ясно, что  $\mathcal{U}_0, \mathcal{W}_0 \supseteq \mathcal{SL}$ . Поскольку

$$0((xy)^\delta) \equiv (0(xy))^\delta \equiv x^\delta, \text{ а } 0((x^{n+1}y)^\delta) \equiv (0(x^{n+1}y))^\delta \equiv (x^{n+1})^\delta,$$

мы получаем, что  $(x^\delta, (x^{n+1})^\delta) \in \alpha_0$  и  $(x^\delta, (x^{n+1})^\delta) \in \beta_0$ . Иными словами, многообразия  $\mathcal{U}_0$  и  $\mathcal{W}_0$  удовлетворяют тождеству  $x = x^{n+1}$ . Следовательно, они вполне регулярны. Ясно, что многообразие  $\mathcal{U}_0 \vee \mathcal{W}_0$  также вполне регулярно и  $\alpha_0, \beta_0 \in [\sim_{\mathcal{U}_0 \vee \mathcal{W}_0}, \sigma]$ . В силу предложения 2.2 многообразие  $\mathcal{U}_0 \vee \mathcal{W}_0$  почти  $fi$ -перестановочно. Поэтому из следствия 2.1 вытекает, что конгруэнции  $\alpha_0$  и  $\beta_0$  перестановочны. Напомним, что  $(u, v) \in \alpha\beta$ , т.е.  $u \alpha w \beta v$  для некоторого  $w \in S$ . Отсюда вытекает, что  $0(u) \alpha_0 0(w) \beta_0 0(v)$ , т.е.  $(0(u), 0(v)) \in \alpha_0 \beta_0 = \beta_0 \alpha_0$ . Таким образом,  $0(u) \beta_0 w' \alpha_0 0(v)$  для некоторого  $w' \in S$ . Положим  $x \equiv \tau(u)$ . Тогда  $0(u)x^\delta \beta_0 w' x^\delta \alpha_0 0(v)x^\delta$ . Таким образом,  $(0(u)x^\delta, 0(v)x^\delta) \in \beta_0 \alpha_0$ . В силу [32, предложение 2.4] отсюда вытекает, что  $(0(u)x^\delta, 0(v)x^\delta) \in R_\beta R_\alpha$ , т.е.  $0(u)x^\delta R_\beta d R_\alpha 0(v)x^\delta$  для некоторого  $d \in S$ . Теперь мы можем сослаться на [32, предложение 1.8] и сделать вывод, что  $u R 0(u)x^\delta R_\beta d R_\alpha 0(v)x^\delta R v$ . Очевидно, что  $R \subseteq R_\beta$  и  $R \subseteq R_\alpha$ . Следовательно,  $u R_\beta d R_\alpha v$ , откуда  $(u, v) \in R_\beta R_\alpha$ .

Мы доказали, что в любом случае  $(u, v) \in R_\beta R_\alpha$ . Аналогично проверяется, что  $(u, v) \in L_\beta L_\alpha$ . Кроме того,  $(u, v) \in \alpha_{S'} \beta_{S'} \subseteq \beta \vee \alpha$ . Таким образом,  $(u, v) \in (\beta \vee \alpha) \cap L_\beta L_\alpha \cap R_\beta R_\alpha$ . Поскольку  $(u, v) \in \alpha_{S'} \beta_{S'}$ , имеем  $u, v \in S'$ . Покажем, что  $(u, v) \in \beta\alpha$ . Условия  $(u, v) \in L_\beta L_\alpha$  и  $(u, v) \in R_\beta R_\alpha$  означают, что  $u L_\beta s L_\alpha v$  и  $u R_\beta t R_\alpha v$  для некоторых  $s, t \in S$ . По определению отношения  $L_\beta$ , элементы  $u^\beta$  и  $s^\beta$  полугруппы  $S/\beta$  лежат в одном и том же  $L$ -классе. В этом же  $L$ -классе находится элемент  $(s^n)^\beta$ . Ясно, что  $(s^n)^\beta = (s^\beta)^n$  — идемпотент в  $S/\beta$ . Поскольку идемпотент является правой единицей своего  $L$ -класса, получаем, что  $u^\beta = u^\beta (s^n)^\beta = (us^n)^\beta$ , т.е.  $u \beta us^n$ . Аналогично проверяется, что  $u \beta t^n u$ , откуда

$$(4.3) \quad u \beta t^n us^n.$$

Аналогично проверяется, что

$$(4.4) \quad v \alpha t^n vs^n.$$

Поскольку  $(u, v) \in \beta \vee \alpha$ , получаем, что  $(v, t^n us^n) \in \beta \vee \alpha$ . Это означает, что найдутся элементы  $w_1, \dots, w_m \in S$  такие, что в последовательности элементов  $v, w_1, \dots, w_m, t^n us^n$  любые два соседних элемента находятся либо в отношении

$\beta$ , либо в отношении  $\alpha$ . Так как  $\beta$  и  $\alpha$  — конгруэнции, а  $t^n$  и  $s^n$  — идемпотенты в  $S$ , в последовательности

$$(4.5) \quad t^n v s^n, t^n w_1 s^n, \dots, t^n w_m s^n, t^n u s^n$$

любые два соседних элемента также будут находиться либо в отношении  $\beta$ , либо в отношении  $\alpha$ . Поскольку  $\beta, \alpha \subseteq \sigma$ , любые два из элементов

$$(4.6) \quad u, v, s, t, w_1, \dots, w_m$$

находятся в отношении  $\sigma$ . В силу леммы 2.1(vi) все эти элементы зависят от одних и тех же букв. В частности, все они лежат в  $S'$ . Из того, что  $S$  — полугруппа с вполне регулярным квадратом, вытекает, что если  $w \in S'$ , то  $w$  лежит в некоторой подгруппе полугруппы  $S$ . Из [32, предложение 1.5] теперь следует, что любые два из элементов (4.6)  $D$ -эквивалентны. Следовательно, элементы (4.5) находятся в  $H$ -классе, лежащем на пересечении  $L$ -класса элемента  $t$  с  $R$ -классом элемента  $s$ . Обозначим этот  $H$ -класс через  $G$ . Для удобства будем писать  $\alpha_G$  и  $\beta_G$  вместо  $\alpha|_G$  и  $\beta|_G$  соответственно. Мы видим, что  $(t^n v s^n, t^n u s^n) \in \alpha_G \vee \beta_G$ . Поскольку  $G$  — группа, конгруэнции  $\alpha_G$  и  $\beta_G$  перестановочны, и потому  $\beta_G \vee \alpha_G = \alpha_G \beta_G \subseteq \alpha\beta$ . Следовательно,  $t^n v s^n \alpha w \beta t^n u s^n$  для некоторого  $w \in S$ . Учитывая (4.3) и (4.4), имеем  $u \beta t^n u s^n \beta w \alpha t^n v s^n \alpha v$ , т. е.  $u \beta w \alpha v$ . Поскольку  $\alpha, \beta \subseteq \sigma$ , из леммы 2.1(vi) вытекает, что  $c(u) = c(w) = c(v)$ . Следовательно,  $w \in S'$ . Таким образом,  $(u, v) \in \beta_{S'} \alpha_{S'}$ .

Лемма 4.1 доказана. □

Тем самым, доказано и предложение 4.1. □

**4.2. Достаточность в теоремах 1.2 и 1.3.** Теперь мы готовы завершить доказательство теорем 1.2 и 1.3. Напомним, что необходимость в этих теоремах была доказана в п. 3.2. Достаточность в теореме 1.3 также фактически уже доказана: если многообразии удовлетворяет условию 2) теоремы 1.1, то оно почти слабо  $fi$ -перестановочно в силу предложения 4.1, а во всех остальных случаях, указанных в формулировке теоремы 1.3, требуемое заключение получено в работе [4]. Тем самым мы доказали теорему 1.3. □

*Доказательство достаточности в теореме 1.2.* Достаточно доказать, что если  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 2) теоремы 1.2, то оно почти  $fi$ -перестановочно, поскольку во всех остальных случаях, указанных в формулировке теоремы 1.2,  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -перестановочно в силу результатов работы [29]. Итак, пусть  $\mathcal{V}$  — многообразие полугрупп с идемпотентным квадратом, содержащее  $\mathcal{SL}$ , и выполнено условие (1.3). Будем использовать обозначения из доказательства предложения 4.1. Пусть  $\mathcal{U}, \mathcal{W} \in [\mathcal{SL}, \mathcal{V}]$ ,  $\alpha = \sim_{\mathcal{U}}$  и  $\beta = \sim_{\mathcal{W}}$ . Рассуждая так же, как в доказательстве предложения 4.1, получаем, что достаточно убедиться в перестановочности ограничений конгруэнций  $\alpha$  и  $\beta$  на каждую из полугрупп  $S_1$  и  $S'$ . Для завершения доказательства теоремы 1.2 осталось сослаться на пп. б) и в) леммы 4.1. □

**4.3. Условие 4) теоремы 1.1.** В этом пункте будет доказано

**Предложение 4.2.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 4) теоремы 1.1, то оно почти  $fi$ -2.5-перестановочно.*

*Доказательство.* По условию  $\mathcal{V} = \mathcal{A}_n \vee \mathcal{SL} \vee \mathcal{N}$ , где  $n > 1$ , а  $\mathcal{N}$  — многообразие, удовлетворяющее тождествам (1.4) и некоторому перестановочному тождеству

длины 3. Пусть  $\mathcal{X}_1$  и  $\mathcal{X}_2$  — подмногообразия в  $\mathcal{V}$ , содержащие  $\mathcal{SL}$ ,  $\chi_1 = \sim_{\mathcal{X}_1}$  и  $\chi_2 = \sim_{\mathcal{X}_2}$ . Ввиду следствия 2.1 достаточно проверить, что конгруэнции  $\chi_1$  и  $\chi_2$  2.5-перестановочны. Пусть  $u$  и  $v$  — слова такие, что  $(u, v) \in \chi_1\chi_2\chi_1$ , т.е.  $u\chi_1 w_1\chi_2 w_2\chi_1 v$  для некоторых слов  $w_1$  и  $w_2$ . Требуется доказать, что  $(u, v) \in \chi_1\chi_2 \cup \chi_2\chi_1$ . Можно предполагать, что слова  $u$ ,  $w_1$ ,  $w_2$  и  $v$  попарно различны, так как в противном случае требуемое заключение очевидно. Из леммы 2.1(vi) вытекает, что  $c(u) = c(w_1) = c(w_2) = c(v)$ . Будем считать, что  $c(u) = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ .

Из лемм 2.14 и 2.15 вытекает, что  $L(\mathcal{V}) \cong L(\mathcal{A}_n) \times L(\mathcal{SL}) \times L(\mathcal{N})$ . Напомним, что  $\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2 \supseteq \mathcal{SL}$ . Следовательно, для всякого  $i = 1, 2$  выполнено равенство  $\mathcal{X}_i = \mathcal{A}_{n_i} \vee \mathcal{SL} \vee \mathcal{N}_i$ , где  $n_i$  делит  $n$  и  $\mathcal{N}_i \subseteq \mathcal{N}$ . Положим  $\alpha_1 = \sim_{\mathcal{A}_{n_1} \vee \mathcal{SL}}$  и  $\alpha_2 = \sim_{\mathcal{A}_{n_2} \vee \mathcal{SL}}$ . Для завершения доказательства нам понадобятся три леммы.

**Лемма 4.4.** *Существуют нелинейные слова  $w'$  и  $w''$  такие, что  $u\alpha_1 w' \alpha_2 v$  и  $u\alpha_2 w'' \alpha_1 v$ .*

*Доказательство.* Пусть  $i \in \{1, 2, \dots, m\}$ . Положим  $a_i = \ell_i(u)$ ,  $b_i = \ell_i(v)$ ,  $c_i = \ell_i(w_1)$  и  $d_i = \ell_i(w_2)$ . В силу леммы 2.1(i) существуют целые числа  $p_i$ ,  $q_i$  и  $r_i$  такие, что  $c_i = a_i + p_i n_1$ ,  $d_i = c_i + q_i n_2$  и  $b_i = d_i + r_i n_1$ . Следовательно,  $b_i = a_i + (p_i + r_i)n_1 + q_i n_2$ . Обозначим через  $M_i$  и  $N_i$  натуральные числа такие, что

$$M_i > \frac{1 - a_i - (p_i + r_i)n_1}{n_1 n_2} \quad \text{и} \quad N_i > \frac{1 - a_i - q_i n_2}{n_1 n_2}.$$

Положим  $e_i = a_i + (p_i + r_i + M_i n_2)n_1$  и  $f_i = a_i + (q_i + N_i n_1)n_2$ . Легко проверяется, что  $e_i > 1$  и  $f_i > 1$ . Пусть, далее,

$$w' \equiv x_1^{e_1} x_2^{e_2} \dots x_m^{e_m} \quad \text{и} \quad w'' \equiv x_1^{f_1} x_2^{f_2} \dots x_m^{f_m}.$$

Тогда

$$\begin{aligned} \ell_i(w') - \ell_i(u) &= e_i - a_i = (p_i + r_i + M_i n_2)n_1, \\ \ell_i(v) - \ell_i(w') &= b_i - e_i = (q_i - M_i n_1)n_2, \\ \ell_i(w'') - \ell_i(u) &= f_i - a_i = (q_i + N_i n_1)n_2, \\ \ell_i(v) - \ell_i(w'') &= b_i - f_i = (p_i + r_i - N_i n_2)n_1 \end{aligned}$$

для всех  $i = 1, 2, \dots, m$ . Из пп. (i) и (vi) леммы 2.1 вытекает, что  $u\alpha_1 w' \alpha_2 v$  и  $u\alpha_2 w'' \alpha_1 v$ . Кроме того, слова  $w'$  и  $w''$  нелинейны, поскольку  $e_i > 1$  и  $f_i > 1$  для всех  $i = 1, 2, \dots, m$ .  $\square$

В оставшейся части доказательства предложения 4.2 через  $w'$  и  $w''$  обозначаются слова, построенные в доказательстве леммы 4.4.

Для удобства ссылок сформулируем следующее простое наблюдение.

**Лемма 4.5.** *Пусть  $i \in \{1, 2\}$ .*

- (i) *Если некоторое перестановочное тождество выполнено в многообразии  $\mathcal{N}_i$ , то оно выполнено и в многообразии  $\mathcal{X}_i$ .*
- (ii) *Если слово  $w$  нелинейно, то многообразие  $\mathcal{N}_i$  удовлетворяет тождеству  $w = 0$ .*

*Доказательство.* Утверждение (i) вытекает из того, что многообразия  $\mathcal{A}_n$  и  $\mathcal{SL}$  коммутативны, а утверждение (ii) — из того, что в  $\mathcal{N}$  выполнены тождества (1.4).  $\square$

Положим  $\nu_1 = \sim_{\mathcal{N}_1}$  и  $\nu_2 = \sim_{\mathcal{N}_2}$ . Таким образом,  $\chi_1 = \alpha_1 \wedge \nu_1$  и  $\chi_2 = \alpha_2 \wedge \nu_2$ .

**Лемма 4.6.** *Если многообразии  $\mathcal{N}_1$  [соответственно  $\mathcal{N}_2$ ] удовлетворяют тождеству  $u = 0$  и слово  $v$  нелинейно, то  $(u, v) \in \chi_1\chi_2$  [соответственно  $(u, v) \in \chi_2\chi_1$ ].*

*Доказательство.* Предположим, что тождество  $u = 0$  выполнено в  $\mathcal{N}_1$ . Из леммы 4.5(ii) вытекает, что многообразии  $\mathcal{N}_1$  удовлетворяют тождеству  $w' = 0$ , а многообразии  $\mathcal{N}_2$  — тождествам  $w' = 0$  и  $v = 0$ . Следовательно,  $u\nu_1w'\nu_2v$ . Поскольку  $u\alpha_1w'\alpha_2v$  в силу леммы 4.4, имеем  $u\chi_1w'\chi_2v$ , и потому  $(u, v) \in \chi_1\chi_2$ . Аналогично проверяется, что если  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ , то  $u\chi_2w''\chi_1v$ , и потому  $(u, v) \in \chi_2\chi_1$ .  $\square$

Приступим к непосредственному доказательству предложения 4.2. Дальнейшие рассуждения разбиваются на три случая.

*Случай 1:* слова  $u$  и  $v$  нелинейны. Тогда  $u\nu_1w'\nu_2v$  и  $u\nu_2w''\nu_1v$  в силу леммы 4.5(ii). Применяя лемму 4.4, получаем, что  $u\chi_1w'\chi_2v$  и  $u\chi_2w''\chi_1v$ . Следовательно,  $(u, v) \in \chi_1\chi_2 \cap \chi_2\chi_1$ .

*Случай 2:* одно из слов  $u$  и  $v$  линейно, а другое — нет. Без ограничения общности будем считать, что линейным является слово  $u$ . С учетом леммы 4.6, достаточно удостовериться в том, что в одном из многообразий  $\mathcal{N}_1$  и  $\mathcal{N}_2$  выполнено тождество  $u = 0$ . Если слово  $w_1$  нелинейно, то из выполнения в многообразии  $\mathcal{X}_1$  тождества  $u = w_1$  и леммы 2.2(iii) вытекает, что  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ . Предположим теперь, что слово  $w_1$  линейно, а  $w_2$  — нет. Поскольку многообразии  $\mathcal{X}_2$  удовлетворяют тождеству  $w_1 = w_2$ , из леммы 2.2(iii) вытекает, что  $w_1 = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ . Поскольку слова  $u$  и  $w_1$  линейны и  $c(u) = c(w_1)$ , это означает, что  $\mathcal{N}_2$  удовлетворяет тождеству  $u = 0$ . Наконец, предположим, что слова  $w_1$  и  $w_2$  линейны. Тогда из выполнимости тождества  $w_2 = v$  в  $\mathcal{X}_1$  и леммы 2.2(iii) вытекает, что  $w_2 = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ . Слова  $u$  и  $w_2$  линейны и  $c(u) = c(w_2)$ . Следовательно,  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ .

*Случай 3:* слова  $u$  и  $v$  линейны. В этом случае тождество  $u = v$  перестановочно. Достаточно проверить, что тождество  $u = v$  выполнено в одном из многообразий  $\mathcal{N}_1$  и  $\mathcal{N}_2$ , поскольку в этом случае  $(u, v) \in \chi_1 \cup \chi_2$  по лемме 4.5(i). Предположим сначала, что слово  $w_1$  нелинейно. Тогда из выполнимости тождества  $u = w_1$  в  $\mathcal{X}_1$  и леммы 2.2(iii) вытекает, что  $\mathcal{N}_1$  удовлетворяет тождеству  $x_1x_2 \cdots x_m = 0$ . Это означает, что в  $\mathcal{N}_1$  выполнено всякое перестановочное тождество длины  $m$ , в том числе тождество  $u = v$ . Аналогично разбирается случай, когда слово  $w_2$  нелинейно.

Пусть, наконец, слова  $w_1$  и  $w_2$  линейны. Поскольку слова  $u, w_1, w_2$  и  $v$  попарно различны,  $m \geq 3$ . Обозначим через  $\pi_1, \pi_2$  и  $\pi_3$  перестановки, соответствующие перестановочным тождествам  $u = w_1, w_1 = w_2$  и  $w_2 = v$  соответственно. Из леммы 2.5 вытекает, что если хотя бы одна из перестановок  $\pi_1$  и  $\pi_3$  не лежит в  $\text{Perm}_m(\mathcal{N})$ , то  $\mathcal{N}_1$  удовлетворяет всем перестановочным тождествам длины  $m$ , в том числе тождеству  $u = v$ . Аналогично, если  $\pi_2 \notin \text{Perm}_m(\mathcal{N})$ , то  $u = v$  в  $\mathcal{N}_2$ . Наконец, если  $\pi_1, \pi_2, \pi_3 \in \text{Perm}_m(\mathcal{N})$ , то перестановочное тождество  $u = v$  выполнено в многообразии  $\mathcal{N}$ , и тем более в каждом из многообразий  $\mathcal{N}_1$  и  $\mathcal{N}_2$ .

Предложение 4.2 доказано.  $\square$

4.4. **Условие 6) теоремы 1.1.** Трансверсаль  $W_{n,m}(\mathcal{X})$  будем называть *собственной*, если  $1 < m < n$ . Последним нетривиальным шагом в доказательстве теоремы 1.1 является следующее

**Предложение 4.3.** *Если многообразие полугрупп  $\mathcal{V}$  удовлетворяет условию 6) теоремы 1.1, то оно почти  $fi$ -2.5-перестановочно.*

*Доказательство.* По условию  $\mathcal{V} = \mathcal{SL} \vee \mathcal{N}$ , где  $\mathcal{N}$  — многообразие, удовлетворяющее одной из систем тождеств (1.6)–(1.26), где в системах (1.6)–(1.19) перестановка  $\pi$  имеет смысл, указанный в формулировке теоремы 1.1<sup>4</sup>. Из следствия 2.1 вытекает, что если  $\mathcal{X}$  — почти  $fi$ -2.5-перестановочное многообразие, содержащее  $\mathcal{SL}$  и  $\mathcal{SL} \subseteq \mathcal{Y} \subseteq \mathcal{X}$ , то многообразие  $\mathcal{Y}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно. Поэтому без ограничения общности можно считать, что  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.6)–(1.26). Нам понадобится следующая

**Лемма 4.7.** *Пусть  $\mathcal{N}$  — многообразие полугрупп, заданное одной из систем тождеств (1.6)–(1.26), где в системах (1.6)–(1.19) перестановка  $\pi$  имеет смысл, указанный в формулировке теоремы 1.1. Тогда:*

- (i) *если многообразие  $\mathcal{N}$  задано системой тождеств (1.6), то оно наследственно  $m$ -однородно для всех  $m \neq 3$ , а если  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.7)–(1.26), то  $\mathcal{N}$  наследственно однородно;*
- (ii) *все непустые трансверсали вида  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  конгруэнц-перестановочны;*
- (iii) *для всякого  $m$  существует не более одной непустой нетранзитивной трансверсали вида  $W_{n,m}(\mathcal{N})$ ;*
- (iv) *если  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  и  $W_{k,m}(\mathcal{N})$  — непустые собственные трансверсали и первая из них не транзитивна, то каждое слово из  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  делит каждое слово из  $W_{k,m}(\mathcal{N})$ .*

*Доказательство.* Весьма длинные, но простые и рутинные вычисления, систематически использующие леммы 2.2 и 2.3, позволяют указать в явном виде все непустые собственные трансверсали вида  $W_{n,m}(\mathcal{N})$ . Мы позволим себе опустить эти вычисления и привести только их результаты. Для этого нам понадобятся некоторые дополнительные обозначения. Пусть  $i$  и  $m$  — натуральные числа и  $i \leq m$ . Положим

$$G_{m,i} = \{\psi \in \mathbf{S}_m \mid j\psi \leq i \text{ при } j \leq i, \text{ и } j\psi > i \text{ при } j > i\}.$$

Ясно, что  $G_{m,i}$  — подгруппа в  $\mathbf{S}_m$ . Обозначим через  $\Psi_{m,i}$  систему всех различных представителей правых смежных классов группы  $\mathbf{S}_m$  по подгруппе  $G_{m,i}$ . Пусть  $\Sigma$  — любая из систем тождеств (1.6)–(1.26). Все непустые собственные трансверсали вида  $W_{n,m}(\text{var } \Sigma)$  указаны в табл. 2; точки с запятой разделяют нетранзитивные трансверсали на орбиты.

Приступим к непосредственному доказательству пп. (i)–(iv) из формулировки леммы.

(i) Пусть  $\mathcal{X}$  — подмногообразие многообразия  $\mathcal{N}$ , удовлетворяющее тождеству  $u = v$  такому, что  $\ell(u) < \ell(v)$ , но не удовлетворяющее тождеству  $u = 0$  (а значит, и тождеству  $v = 0$ ). Из леммы 2.2(i) вытекает, что  $c(u) = c(v)$ . Пусть  $|c(u)| = m$ ,  $\ell(u) = n$  и  $\ell(v) = k$ . Если  $m = 1$  или  $m = n$ , то  $\mathcal{N}$  наследственно  $(n, m)$ -расщепляемо по леммам 2.10 и 2.11 соответственно. Пусть теперь

<sup>4</sup>Эта оговорка о возможных значениях перестановки  $\pi$  в системах тождеств (1.6)–(1.19) всюду в дальнейшем подразумевается, но, как правило, не формулируется в явном виде.



ТАБЛИЦА 2. Все непустые собственные трансверсали

$m$ и $n$	$\Sigma$	$W_{n,m}(\text{var } \Sigma)$
$m = 2, n = 3$	(1.6)–(1.10) при любом $\pi$ , (1.16) при $\pi = (12)$ , (1.18) при $\pi = (12)$ , (1.23), (1.25)	$\{x^2y, y^2x\}$
	(1.11) при $\pi \in \{(12), (13), (123)\}$ , (1.13) при $\pi = (13)$ , (1.14) при $\pi \in \{(12), (23)\}$ , (1.15) при $\pi = (12)$ , (1.17) при $\pi = (23)$ , (1.26)	$\{x^2y\}$
	(1.11) при $\pi = (23)$	$\{x^2y, y^2x; yx^2\}$
	(1.12) при $\pi = (12)$	$\{x^2y; xy^2, yx^2\}$
	(1.12) при $\pi \in \{(13), (23), (123)\}$ , (1.20), (1.21)	$\{xy^2\}$
	(1.13) при $\pi = (12)$ , (1.14) при $\pi = (13)$ , (1.15) при $\pi = (13)$ , (1.17) при $\pi = (12)$	$\{x^2y; xyx\}$
	(1.13) при $\pi = (23)$	$\{xyx; yx^2\}$
	(1.16) при $\pi = (13)$ , (1.19) при $\pi = (13)$	$\{xyx, yxy\}$
	(1.18) при $\pi = (23)$ , (1.19) при $\pi = (23)$ , (1.24)	$\{xy^2, yx^2\}$
	(1.22)	$\{x^2y, y^2x; xyx\}$
$m \geq 3, n = m + 1$	(1.6)–(1.10) при любом $\pi$	$\{x_i^2x_1 \cdots x_{i-1}x_{i+1} \cdots x_m \mid 1 \leq i \leq m\}$
$m = 2, n = 4$	(1.6)–(1.10) при любом $\pi$	$\{x^3y, y^3x; x^2y^2\}$
$m = 3, n = 5$	(1.6) при любом $\pi$	$\{x^3yz\}$
	(1.7) при любом $\pi$	$\{x^2y^2z, x^2z^2y, y^2z^2x\}$
	(1.8), (1.10) при любом $\pi$	$\{x^3yz, y^3xz, z^3xy\}$
	(1.9) при любом $\pi$	$\{x^3yz, y^3xz, z^3xy; x^2y^2z\}$
$m \geq 4, n = m + 2$	(1.6)–(1.8) при любом $\pi$	$\{x_{1\psi}^2x_{2\psi}^2x_{3\psi} \cdots x_{m\psi} \mid \psi \in \Psi_{m,2}\}$
	(1.9) при любом $\pi$	$\{x_i^3x_1 \cdots x_{i-1}x_{i+1} \cdots x_m \mid 1 \leq i \leq m\}$
$m = 2, n = 5$	(1.6)–(1.10) при любом $\pi$	$\{x^3y^2, y^3x^2\}$
$m = 3, n = 6$	(1.6) при любом $\pi$	$\{x^2y^2z^2\}$
$m \geq 4, n = m + i$ при $3 \leq i \leq m$	(1.7) при любом $\pi$	$\{x_{1\psi}^2 \cdots x_{i\psi}^2x_{(i+1)\psi} \cdots x_{m\psi} \mid \psi \in \Psi_{m,i}\}$

$1 < m < n$ . Если  $m = k$ , то  $\ell(v) = k = m < n = \ell(u)$  вопреки выбору тождества  $u = v$ . Следовательно,  $m < k$ . Далее, существуют слова  $u^* \in W_{n,m}(\mathcal{N})$  и  $v^* \in W_{k,m}(\mathcal{N})$  такие, что тождества  $u = u^*$  и  $v = v^*$  выполнены в  $\mathcal{N}$ . Ясно, что  $u^* = v^*$  в  $\mathcal{X}$ . Поскольку  $1 < m < n$  и  $m < k$ , трансверсали  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  и  $W_{k,m}(\mathcal{N})$

являются собственными. Из табл. 2 легко извлекается, что либо  $u^* \triangleleft v^*$ , либо  $\mathcal{N}$  задано системой тождеств (1.6),  $m = 3$ ,  $u^* \equiv x^3yz$  и  $v^* \equiv x^2y^2z^2$ . Таким образом, если  $\mathcal{N}$  задано системой тождеств (1.6) и  $m \neq 3$ , а также если  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.7)–(1.26), то  $u^* \triangleleft v^*$ . Применяя лемму 2.2(iii), получаем, что в указанных случаях многообразии  $\mathcal{X}$  удовлетворяет тождеству  $u^* = 0$ , а значит, и тождеству  $u = 0$ . Утверждение (i) доказано.

(ii) Леммы 2.10 и 2.11 позволяют рассматривать здесь только собственные трансверсали. В силу предложения 2.4 нам надо проверить, что все собственные трансверсали сегрегированы и содержат  $\leq 2$  орбит, а все их орбиты конгруэнц-перестановочны. Из табл. 2 видно, что все эти трансверсали и в самом деле содержат  $\leq 2$  орбит, причем не более, чем одна из них неодноэлементна. Очевидно, что если  $G$ -множество содержит не более одной неодноэлементной орбиты, то оно сегрегировано. Осталось проверить, что все орбиты всех собственных трансверсалей конгруэнц-перестановочны. Легко понять, что если  $G$ -множество содержит  $\leq 3$  элементов, то оно имеет  $\leq 2$  конгруэнций, и потому конгруэнц-перестановочно. Поэтому мы можем рассматривать только орбиты, содержащие  $> 3$  элементов. Просматривая табл. 2, можно убедиться, что такие орбиты есть только у следующих трансверсалей:

- а)  $W_{m+1,m}(\mathcal{N}) = \{x_i^2x_1 \cdots x_{i-1}x_{i+1} \cdots x_m \mid 1 \leq i \leq m\}$  при  $m \geq 4$ , если  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.6)–(1.10),
- б)  $W_{m+2,m}(\mathcal{N}) = \{x_i^3x_1 \cdots x_{i-1}x_{i+1} \cdots x_m \mid 1 \leq i \leq m\}$  при  $m \geq 4$ , если  $\mathcal{N}$  задано системой тождеств (1.9),
- в)  $W_{m+i,m}(\mathcal{N}) = \{x_{1\psi}^2 \cdots x_{i\psi}^2 x_{(i+1)\psi} \cdots x_{m\psi} \mid \psi \in \Psi_{m,i}\}$  при  $m \geq 4$ , если  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.6)–(1.8); здесь  $i = 2$  для систем (1.6) и (1.8), и  $2 \leq i \leq m$  для системы (1.7).

Все эти трансверсали транзитивны. Поэтому надо проверить, что сами эти трансверсали конгруэнц-перестановочны. Если  $W$  — трансверсаль типа а) или б) и  $w \in W$ , то  $\text{Stab}_W(w) = \text{Stab}_1(m)$ . Учитывая леммы 2.4 и 2.8, получаем, что  $W$  имеет  $\leq 2$  конгруэнций. В частности, в этом случае  $W$  конгруэнц-перестановочно. В случае в) положим  $w_m \equiv x_1^2 \cdots x_i^2 x_{i+1} \cdots x_m$ . Очевидно, что  $w_m \in W_{m+i,m}(\mathcal{N})$  и  $\text{Stab}_{W_{m+i,m}(\mathcal{N})}(w_m) = G_{m,i}$ . В [29, лемма 1.1] проверено, что интервал  $[G_{m,i}, \mathbf{S}_m]$  решетки  $\text{Sub}(\mathbf{S}_m)$  содержит  $\leq 3$  элементов. Применяя лемму 2.8, получаем, что трансверсаль  $W_{m+i,m}(\mathcal{N})$  имеет  $\leq 3$  конгруэнций. Следовательно, решетка  $\text{Con}(W_{m+i,m}(\mathcal{N}))$  является цепью, и потому трансверсаль  $W_{m+i,m}(\mathcal{N})$  конгруэнц-перестановочна.

(iii) Леммы 2.10 и 2.11 и табл. 2 показывают, что если  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.6)–(1.10) [соответственно (1.11)–(1.26)], то только трансверсали  $W_{4,2}(\mathcal{N})$  и  $W_{5,3}(\mathcal{N})$  [соответственно только трансверсаль  $W_{3,2}(\mathcal{N})$ ] может быть непустой и нетранзитивной для некоторого  $\mathcal{N}$ . Отсюда сразу вытекает доказываемое утверждение.

(iv) Табл. 2 показывает, что существует только одна пара непустых собственных трансверсалей вида  $\{W_{n,m}(\mathcal{N}), W_{k,m}(\mathcal{N})\}$  такая, что  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  нетранзитивна, а именно, пара  $\{W_{4,2}(\mathcal{N}), W_{5,2}(\mathcal{N})\}$  в случае, когда  $\mathcal{N}$  задано одной из систем тождеств (1.6)–(1.10). Но в этом случае каждое слово из  $W_{4,2}(\mathcal{N})$  (которое подобно либо  $x^3y$ , либо  $x^2y^2$ ) делит каждое слово из  $W_{5,2}(\mathcal{N})$  (подобное слову  $x^3y^2$ ).  $\square$

Приступим к непосредственному доказательству предложения 4.3. Пусть  $\mathcal{X}_1$  и  $\mathcal{X}_2$  — подмногообразия многообразия  $\mathcal{V}$ , содержащие  $\mathcal{SL}$ ,  $\chi_1 = \sim_{\mathcal{X}_1}$  и  $\chi_2 = \sim_{\mathcal{X}_2}$ . В силу следствия 2.1 достаточно доказать, что конгруэнции  $\chi_1$  и  $\chi_2$  2.5-перестановочны. Пусть  $u$  и  $v$  — слова такие, что  $(u, v) \in \chi_1\chi_2\chi_1$ , т.е.  $u\chi_1 w_1 \chi_2 w_2 \chi_1 v$  для некоторых слов  $w_1$  и  $w_2$ . Требуется проверить, что  $(u, v) \in \chi_1\chi_2 \cup \chi_2\chi_1$ . Можно считать, что слова  $u, w_1, w_2$  и  $v$  попарно различны, так как в противном случае требуемое заключение очевидно. Кроме того, мы всегда можем заменить слово  $w \in \{u, w_1, w_2, v\}$  на произвольное слово  $w'$  такое, что  $w = w'$  в  $\mathcal{V}$ . Это позволяет нам далее считать, что если  $w \in \{u, w_1, w_2, v\}$ , то либо  $w = 0$  в  $\mathcal{N}$ , либо  $w \in W_{n,m}(\mathcal{N})$  для некоторых  $m$  и  $n$ . Из леммы 2.1(vi) вытекает, что  $c(u) = c(w_1) = c(w_2) = c(v)$ . Без ограничения общности будем считать, что  $c(u) = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ . Из леммы 2.14 вытекает, что  $L(\mathcal{SL} \vee \mathcal{N}) \cong L(\mathcal{SL}) \times L(\mathcal{N})$ . Поскольку  $\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2 \supseteq \mathcal{SL}$ , мы получаем, что, для всякого  $i = 1, 2$ , выполнено равенство  $\mathcal{V}_i = \mathcal{SL} \vee \mathcal{N}_i$  для некоторого многообразия  $\mathcal{N}_i \subseteq \mathcal{N}$ . Положим  $\nu_1 = \sim_{\mathcal{N}_1}$  и  $\nu_2 = \sim_{\mathcal{N}_2}$ . Ясно, что  $\chi_i = \nu_i \wedge \sigma$  при  $i = 1, 2$ .

Предположим сначала, что  $\mathcal{N}$  удовлетворяет системе тождеств (1.6) и  $m = 3$ . Тогда  $\mathcal{V}$  удовлетворяет тождеству  $x^3yz = x^2y^2z^2$ . Если одно из слов  $u, w_1, w_2$  и  $v$  совпадает с  $x^3yz$ , заменим его на  $x^2y^2z^2$  (мы можем это сделать, так как в  $\mathcal{V}$  выполнено тождество  $x^3yz = x^2y^2z^2$ ). Для удобства выкладок положим  $w_0 \equiv u$  и  $w_3 \equiv v$ . Список трансверселей вида  $W_{n,3}(\mathcal{N})$  из табл. 2 показывает, что:

- (i) каждое из слов  $w_0, w_1, w_2$  и  $w_3$  подобно одному из слов  $xyz, x^2yz, x^2y^2z$  и  $x^2y^2z^2$ ;
- (ii) либо все слова  $w_0, w_1, w_2$  и  $w_3$  линейны, либо не более трех из них попарно подобны.

Если все слова  $w_0, w_1, w_2$  и  $w_3$  линейны, то доказательство можно завершить с помощью тех же рассуждений, что и в последнем абзаце доказательства предложения 4.2. Поэтому далее можно считать, что не более трех из слов  $w_0, w_1, w_2$  и  $w_3$  попарно подобны. Положим  $\ell = \min\{\ell(w_i) \mid 0 \leq i \leq 3\}$ . Тогда последовательность слов  $w_0, w_1, w_2, w_3$  содержит два соседних слова различной длины, одно из которых имеет длину  $\ell$ . Иными словами, найдутся  $0 \leq i, j \leq 3$  такие, что  $\ell(w_i) = \ell < \ell(w_j)$  и  $|i - j| = 1$ . Поскольку  $xyz \triangleleft x^2yz \triangleleft x^2y^2z \triangleleft x^2y^2z^2$ , имеем

$$(4.7) \quad w_i \triangleleft w_k \text{ для всех } k = 0, 1, 2, 3, k \neq i.$$

В частности,  $w_i \triangleleft w_j$ . Объединяя эти наблюдения с тем фактом, что тождество  $w_i = w_j$  выполнено в одном из многообразий  $\mathcal{N}_1$  и  $\mathcal{N}_2$ , и учитывая лемму 2.2(iii), мы получаем, что одно из многообразий  $\mathcal{N}_1$  и  $\mathcal{N}_2$  удовлетворяет тождеству  $w_i = 0$ . Далее, в силу (4.7) слово  $w_i$  делит каждое из слов  $u$  и  $v$ . Следовательно, в одном из многообразий  $\mathcal{N}_1$  и  $\mathcal{N}_2$  выполнены тождества  $u = 0$  и  $v = 0$ , а значит и тождество  $u = v$ . Поскольку  $c(u) = c(v)$ , тождество  $u = v$  выполнено в одном из многообразий  $\mathcal{X}_1$  и  $\mathcal{X}_2$ . Мы доказали, что  $(u, v) \in \chi_1 \cup \chi_2$ .

В оставшейся части доказательства мы считаем, что либо  $\mathcal{N}$  удовлетворяет системе тождеств (1.6) и  $m \neq 3$ , либо  $\mathcal{N}$  удовлетворяет одной из систем тождеств (1.7)–(1.26). В силу леммы 4.7(i) это означает, что  $\mathcal{N}$  наследственно  $m$ -однородно. Если многообразие  $\mathcal{N}_1$  удовлетворяет тождествам  $u = 0$  и  $v = 0$ , то  $u\nu_1 v$ . Поскольку, кроме того,  $u\sigma v$  по лемме 2.1(vi), мы получаем, что в этом

случае  $u \chi_1 v$ . Таким образом, без ограничения общности можно считать, что  $u \neq 0$  в  $\mathcal{N}_1$ . Но тогда  $u \neq 0$  в  $\mathcal{N}$ , и потому  $u \in W_{n,m}(\mathcal{N})$  для некоторого  $n \geq m$ . Если  $w_1 \notin W_{n,m}(\mathcal{N})$ , то  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ , поскольку многообразие  $\mathcal{N}$  наследственно  $m$ -однородно. Следовательно,  $w_1 \in W_{n,m}(\mathcal{N})$ .

Предположим, что  $w_2 \in W_{n,m}(\mathcal{N})$ . Обозначим через  $\nu'_i$  ограничение конгруэнции  $\nu_i$  на  $W_{n,m}(\mathcal{N})$ ,  $i = 1, 2$ . В силу леммы 2.9(ii)  $\nu'_1$  и  $\nu'_2$  — конгруэнции  $\mathbf{S}_m$ -множества  $W_{n,m}(\mathcal{N})$ , а в силу леммы 4.7(ii) это  $\mathbf{S}_m$ -множество конгруэнц-перестановочно. Поскольку  $u \nu'_1 w_1 \nu'_2 w_2$ , существует слово  $w \in W_{n,m}(\mathcal{N})$  такое, что  $u \nu'_2 w \nu'_1 w_2$ . Ясно, что  $u \nu_2 w \nu_1 w_2 \nu_1 v$  и  $c(u) = c(w) = c(w_2) = c(v)$ . Учитывая лемму 2.1(vi), получаем, что  $u \chi_2 w \chi_1 w_2 \chi_1 v$ , т. е.  $(u, v) \in \chi_2 \chi_1$ . Будем теперь предполагать, что  $w_2 \notin W_{n,m}(\mathcal{N})$ . Тогда из выполнимости в многообразии  $\mathcal{N}_2$  тождества  $w_1 = w_2$  и наследственной  $m$ -однородности многообразия  $\mathcal{N}$  вытекает, что  $\mathcal{N}_2$  удовлетворяет тождествам  $w_1 = 0$  и  $w_2 = 0$ . Если слова  $a, b \in F$  подобны, мы будем писать  $a \approx b$ . Если  $u \approx w_1$ , то  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ . В этом случае  $u \nu_2 w_2 \nu_1 v$ . Поскольку  $c(u) = c(w_2) = c(v)$ , из леммы 2.1(vi) вытекает, что  $u \chi_2 w_2 \chi_1 v$ , т. е.  $(u, v) \in \chi_2 \chi_1$ . Поэтому далее можно считать, что  $u \not\approx w_1$ . Это означает, что слова  $u$  и  $w_1$  лежат в различных орбитах трансверсали  $W_{n,m}(\mathcal{N})$ . В частности, эта трансверсаль нетранзитивна. В силу лемм 2.10 и 2.11 трансверсаль  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  является собственной.

Предположим, что  $v = 0$  в  $\mathcal{N}$ . Тогда  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ , и потому  $w_1 \nu_2 v$ . Как обычно, из равенства  $c(w_1) = c(v)$  и леммы 2.1(vi) вытекает, что  $u \chi_1 w_1 \chi_2 v$ , т. е.  $(u, v) \in \chi_1 \chi_2$ . Поэтому мы можем считать, что  $v \neq 0$  в  $\mathcal{N}$ , откуда  $v \in W_{k,m}(\mathcal{N})$  для некоторого  $k \geq m$ . Предположим сначала, что  $k = n$ . Поскольку  $w_2 \notin W_{n,m}(\mathcal{N})$ , многообразие  $\mathcal{N}$  наследственно  $m$ -однородно, а многообразие  $\mathcal{N}_1$  удовлетворяет тождеству  $w_2 = v$ , мы получаем, что  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ . Трансверсаль  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  конгруэнц-перестановочна. В силу предложения 2.4 она содержит  $\leq 2$  орбит. С другой стороны, как мы видели выше, эта трансверсаль содержит две различные орбиты (одна из которых содержит слово  $u$ , а другая — слово  $w_1$ ). Таким образом,  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  содержит ровно две орбиты. Слово  $v$  лежит в одной из них. Следовательно, оно подобно одному из слов  $u$  и  $w_1$ . Если  $v \approx u$ , то  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ , поскольку  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ . Но это противоречит выбору слова  $u$ . Таким образом,  $v \approx w_1$ . Поскольку  $w_1 = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ , мы получаем, что и  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ . Но этот случай уже был рассмотрен в начале данного абзаца.

Остается рассмотреть случай, когда  $k \neq n$ . Предположим сначала, что  $w_2 \in W_{k,m}(\mathcal{N})$ . Поскольку трансверсаль  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  нетранзитивна, из леммы 4.7(iii) вытекает, что трансверсаль  $W_{k,m}(\mathcal{N})$  транзитивна. Следовательно,  $w_2 \approx v$ . Поскольку  $w_2 = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ , получаем, что и  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ . Но этот случай уже рассмотрен в начале предыдущего абзаца. Следовательно, мы можем считать, что  $w_2 \notin W_{k,m}(\mathcal{N})$ . Многообразие  $\mathcal{N}$  наследственно  $m$ -однородно, а многообразие  $\mathcal{N}_1$  удовлетворяет тождеству  $w_2 = v$ . Из этих двух фактов вытекает теперь, что  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_1$ . Если слово  $v$  линейно, то  $v \triangleleft u$ , и потому  $u = 0$  в  $\mathcal{N}_1$  вопреки выбору слова  $u$ . Следовательно,  $v$  не линейно, и потому  $k > m$ . Кроме того,  $m > 1$ , поскольку трансверсаль  $W_{n,m}(\mathcal{N})$  является собственной. Мы видим, что трансверсаль  $W_{k,m}(\mathcal{N})$  также является собственной. Применяя лемму 4.7(iv), получаем, что  $w_1 \triangleleft v$ . Поскольку  $w_1 = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ , мы получаем, что  $v = 0$  в  $\mathcal{N}_2$ . Но этот случай уже рассмотрен в начале предыдущего абзаца.

Предложение 4.3 доказано.  $\square$

В силу предложений 4.1, 4.2 и 4.3 для завершения доказательства достаточности в теореме 1.1 осталось проверить, что многообразие  $\mathcal{V}$  почти  $fi$ -2.5-перестановочно, если оно удовлетворяет одному из условий 1), 3), 5) и 7) теоремы 1.1. Для условия 1) достаточно сослаться на любое из предложений 2.1 или 2.2, а для условия 7) — на первое из этих предложений. Если же  $\mathcal{V}$  удовлетворяет одному из условий 3) и 5), то, как показано в [29], оно почти  $fi$ -1.5-перестановочно.

С учетом результатов § 3, теорема 1.1 доказана.  $\square$

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- [1] Б.М. Верников, *О многообразиях полугрупп, решетка подмногообразий которых разложима в прямое произведение*, Алгебраические системы и их многообразия, Уральский гос. ун-т, Свердловск (1988), 41–52. MR0958323
- [2] Б.М. Верников, *Полумодулярные и дезарговы многообразия полугрупп: запрещенные подмногообразия*, Изв. Уральского госуниверситета, Сер. матем., механ., № 22(4) (2002), 16–42. MR2003670
- [3] Б.М. Верников, *Об одном ослабленном варианте конгруэнц-перестановочности для многообразий полугрупп*, Алгебра и логика, **43** (2004), 3–31. MR2073443
- [4] Б.М. Верников, *О многообразиях полугрупп, на свободных объектах которых почти все вполне инвариантные конгруэнции слабо перестановочны*, Алгебра и логика, **43** (2004), 635–649. MR2135385
- [5] Б.М. Верников, *Тождества и квазитождества в решетках многообразий олугрупп и связанные с ними конгруэнции*, Дисс. . . д-ра физ.-мат. наук, Урал. гос. ун-т, Екатеринбург, 2004.
- [6] Б.М. Верников, *О многообразиях полугрупп, на свободных объектах которых почти все вполне инвариантные конгруэнции 1.5-перестановочны*, Изв. Уральского госуниверситета, Сер. матем., механ., № 36(7) (2005), 95–106. MR2190944
- [7] Б.М. Верников, *Квазитождества в модулярных решетках многообразий полугрупп*, Изв. Уральского госуниверситета, Сер. матем., механ., № 38(8) (2005), 5–35. MR2907153
- [8] Б.М. Верников, М.В. Волков, *Решетки нильпотентных многообразий полугрупп*. II, Изв. Уральского госуниверситета, Сер. матем., механ., № 10(1) (1998), 13–33. MR1784293
- [9] Б.М. Верников, М.В. Волков, *Строение решеток многообразий нильполугрупп*, Изв. Уральского госуниверситета, Сер. матем., механ., № 18(3) (2000), 34–52. MR1852774
- [10] М.В. Волков, *Многообразия полугрупп с модулярной решеткой подмногообразий*. II, Изв. вузов. Матем., № 7 (1992), 3–8. MR1233671
- [11] М.В. Волков, *Полумодулярные и дезарговы многообразия полугрупп: тождества*, Изв. Уральского госуниверситета, Сер. матем., механ., № 22(4) (2002), 43–61. MR2003671
- [12] Э.А. Голубов, М.В. Сапир, *Финитно аппроксимируемые многообразия полугрупп*, Изв. вузов. Матем., № 11 (1982), 21–29. MR0687309
- [13] Л.Н. Шеврин, Б.М. Верников, М.В. Волков, *Решетки многообразий полугрупп*, Изв. вузов. Матем., № 3 (2009), 3–36. MR2581451
- [14] J.A. Gerhard, *Semigroups with an idempotent power*. II. *The lattice of equational subclasses of  $[(xy)^2 = xy]$* , Semigroup Forum, **14** (1977), 375–388. MR0486220
- [15] G. Grätzer, *Lattice Theory: Foundation*, Springer Basel AG, Basel, 2011. MR2768581
- [16] P.R. Jones, *Congruence semimodular varieties of semigroups*, Lect. Notes Math., **1320** (1988), 162–171. MR0957765
- [17] P. Lipparini, *n-permutable varieties satisfy non trivial congruence identities*, Algebra Universalis, **33** (1995), 159–168. MR1318980
- [18] R.N. McKenzie, G.F. McNulty, W.F. Taylor, *Algebras. Lattices. Varieties*. Vol. I, Wadsworth & Brooks/Cole, Monterey, 1987.
- [19] F.J. Pastijn, *Commuting fully invariant congruences on free completely regular semigroups*, Trans. Amer. Math. Soc., **323** (1991), 79–92. MR1016809
- [20] M. Petrich, *A construction and a classification of bands*, Math. Nachr., **48** (1971), 263–274. MR0294542
- [21] M. Petrich, N.R. Reilly, *The modularity of the lattice of varieties of completely regular semigroups and related representations*, Glasgow Math. J., **32** (1990), 137–152. MR1058526

- [22] L. Polák, *On varieties of completely regular semigroups. I*, Semigroup Forum, **32** (1985), 97–123. MR0803483
- [23] Gy. Pollák, *On the consequences of permutation identities*, Acta Sci. Math. (Szeged), **34** (1973), 323–333. MR0322084
- [24] E.J. Tully, *The equivalence, for semigroup varieties, of two properties concerning congruence relations*, Bull. Amer. Math. Soc., **70** (1964), 399–400. MR0160838
- [25] B.M. Vernikov, *On congruences of  $G$ -sets*, Comment. Math. Univ. Carol., **38** (1997), 603–613. MR1485081
- [26] B.M. Vernikov, *Completely regular semigroup varieties whose free objects have weakly permutable fully invariant congruences*, Semigroup Forum, **68** (2004), 154–158. MR2027613
- [27] B.M. Vernikov, *Semigroup varieties with 1.5-permutable fully invariant congruences on their free objects*, Acta Appl. Math., **85** (2005), 313–318. MR2128926
- [28] B.M. Vernikov, M.V. Volkov, *Permutability of fully invariant congruences on relatively free semigroups*, Acta Sci. Math. (Szeged), **63** (1997), 437–461. MR1480491
- [29] B.M. Vernikov, M.V. Volkov, *Commuting fully invariant congruences on free semigroups*, Contrib. General Algebra, **12** (2000), 391–417. MR1777677
- [30] M.V. Volkov, *Semigroup varieties with commuting fully invariant congruences on free objects*, Contemp. Math., **131**, pt.3 (1992), 295–316. MR1175889
- [31] M.V. Volkov, *Modular elements of the lattice of semigroup varieties*, Contrib. General Algebra, **16** (2005), 275–288. MR2166965
- [32] M.V. Volkov, T.A. Ershova, *The lattice of varieties of semigroups with completely regular square*, Monash Conf. on Semigroup Theory in Honour of G.B. Preston, World Scientific, Singapore (1991), 306–322. MR1232694

БОРИС МУНЕВИЧ ВЕРНИКОВ  
УРАЛЬСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ,  
ИНСТИТУТ МАТЕМАТИКИ И КОМПЬЮТЕРНЫХ НАУК,  
ПР. ЛЕНИНА 51,  
620000, ЕКАТЕРИНБУРГ, РОССИЯ  
*E-mail address:* `bvernikov@gmail.com`

ВЯЧЕСЛАВ ЮРЬЕВИЧ ШАПРЫНСКИЙ  
УРАЛЬСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ,  
ИНСТИТУТ МАТЕМАТИКИ И КОМПЬЮТЕРНЫХ НАУК,  
ПР. ЛЕНИНА 51,  
620000, ЕКАТЕРИНБУРГ, РОССИЯ  
*E-mail address:* `vshapr@yandex.ru`