

Известия НАН Армении. Математика, том 50, п. 6, 2015, стр. 33-43.

СВЕРХТОЖДЕСТВА СЛАБО ИДЕМПОТЕНТНЫХ РЕШЕТОК

Д. С. ДАВИДОВА, Ю. М. МОВСИСЯН

Европейская региональная академия, Армения

Ереванский государственный университет

E-mails: *di.davidova@yandex.ru, yuritmovsisyan@yahoo.com*

Аннотация. В данной работе характеризуются сверхтождества многообразия слабо идемпотентных решеток, которое является нильпотентным замыканием многообразия решеток. Доказывается существование конечного базиса для таких сверхтождеств.

MSC2010 numbers: 03B15, 08A05, 03C05, 03C85, 06A99.

Ключевые слова: сверхтождество; слабо идемпотентная полурешетка; слабо идемпотентная решетка; слабо идемпотентная квазирешетка.

1. ВВЕДЕНИЕ

Имеются различные расширения классического понятия решетки. В работах [1], [2] вводится понятие слабо ассоциативной решетки, а в работах [3] - [5] - алгебры с системой тождеств, которые мы называем слабо идемпотентными решетками.

Определение 1.1. Алгебра с одной бинарной операцией $(L; \wedge)$ называется слабо идемпотентной полурешеткой, если она удовлетворяет следующим тождествам:

$$(1.1) \quad a \wedge b = b \wedge a, \text{ (коммутативность)}$$

$$(1.2) \quad (a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c), \text{ (ассоциативность)}$$

$$(1.3) \quad a \wedge (b \wedge b) = a \wedge b. \text{ (слабая идемпотентность)}$$

Добавив тождество идемпотентности: $a \wedge a = a$, получим полурешетку. Множество всех идемпотентных элементов каждой слабо идемпотентной полурешетки образует полурешетку.

Определение 1.2. (см. [3] - [5]) Алгебра $(L; \wedge, \vee)$ с двумя бинарными операциями называется слабо идемпотентной решеткой, если ее продукты $(L; \wedge)$ и

$(L; \vee)$ являются слабо идемпотентными полурешетками, а также выполняются следующие тождества:

$$(1.4) \quad a \wedge (b \vee a) = a \wedge a, a \vee (b \wedge a) = a \vee a, \text{ (слабое поглощение)}$$

$$(1.5) \quad a \wedge a = a \vee a. \text{ (уравненность)}$$

Множество всех идемпотентов слабо идемпотентной решетки будет решеткой. Существуют алгебры, являющиеся слабо идемпотентными решетками, но не являющиеся решетками.

Например, $(Z \setminus \{0\}; \wedge, \vee)$, где $x \wedge y = (|x|, |y|)$ и $x \vee y = [|x|, |y|]$, для которых $(|x|, |y|)$ и $[|x|, |y|]$ соответственно наибольший общий делитель и наименьшее общее кратное элементов $|x|$ и $|y|$ является слабо идемпотентной решеткой, но не будет решеткой, поскольку для отрицательных x имеем: $x \wedge x \neq x$.

Скажем, что слабо идемпотентная решетка $(L; \wedge, \vee)$ дистрибутивна, если она удовлетворяет обоим тождествам дистрибутивности:

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z),$$

$$x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z).$$

Каждой слабо идемпотентной решетке соответствует квазинорядок θ , который определяется следующим образом:

$$x\theta y \leftrightarrow x \wedge y = x \wedge x.$$

Заметим, что операции слабо идемпотентной решетки сохраняют ее квазинорядок.

Напомним, что сверхтождество — формула второго порядка следующего вида:

$$\forall X_1, \dots, X_m \forall x_1, \dots, x_n (w_1 = w_2),$$

где X_1, \dots, X_m — функциональные переменные, а x_1, \dots, x_n — предметные переменные в словах (термах) w_1, w_2 . Сверхтождества обычно записываются без кванторных приставок, т.е. как равенства: $w_1 = w_2$. Скажем, что в алгебре $(Q; F)$ выполняется сверхтождество $w_1 = w_2$, если данное равенство справедливо когда каждая функциональная и каждая предметная переменные заменены соответственно на произвольную операцию соответствующей арности из F и на произвольный элемент из Q (см. [6] — [8]).

СВЕРХТОЖДЕСТВА СЛАБО ИДЕМПОТЕНТНЫХ РЕШЕТОК

Очевидно, что слабо идемпотентная решетка $L = (L; \wedge, \vee)$ дистрибутивна тогда и только тогда, когда в ней выполняется следующее сверхтождество:

$$X(Y(x, y), z) = Y(X(x, z), X(y, z)).$$

Характеризация сверхтождеств многообразий решеток, модулярных решеток, дистрибутивных решеток, булевых, а так же деморганических алгебр были даны в работах [7] – [12]. О базисе сверхтождеств в термальных (полиномиальных) алгебрах см. [13] – [15]. О приложении сверхтождеств в дискретной математике см. [16].

Скажем, что сверхтождество выполняется в многообразии V , если данное сверхтождество справедливо в каждой алгебре многообразия V . В таком случае данное сверхтождество будет называться сверхтождеством многообразия V .

Сверхтождество (или тождество) $w_1 = w_2$ называется однородным (или регулярным по А. И. Мальцеву), если в слова w_1 и w_2 входят одни и те же предметные переменные. Каждое сверхтождество многообразия слабо идемпотентных решеток однородно. В настоящей работе характеризуются сверхтождества многообразия слабо идемпотентных решеток.

2. НЕИДЕМПОТЕНТНЫЕ ФУНКЦИИ ПЛОНКА

Алгебру $\mathfrak{U} = (U; \Sigma)$ назовем суммой своих попарно непересекающихся подалгебр $(U_i; \Sigma)$, где $i \in I$, если справедливы следующие условия (ср. [17]-[19]):

- i) $U_i \cap U_j = \emptyset$, для всех $i, j \in I, i \neq j$;
- ii) $U = \bigcup_{i \in I} U_i$;
- iii) На множестве индексов I существует отношение " \leq " такое, что $(I; \leq)$ – верхняя полурешетка со следующими свойствами;
- iv) если $i \leq j$, то существует гомоморфизм $\varphi_{i,j} : (U_i; \Sigma) \mapsto (U_j; \Sigma)$, где $\varphi_{i,i}(x) = F_t(x, \dots, x)$ для любой операции $F_t \in \Sigma$, $x \in U_i$ и $\varphi_{i,j} \cdot \varphi_{j,k} = \varphi_{i,k}$, $i \leq j \leq k$;
- v) для всех $A \in \Sigma$ и для всех $x_1, \dots, x_n \in Q$ справедливо равенство:

$$A(x_1, \dots, x_n) = A(\varphi_{i_1, i_0}(x_1), \dots, \varphi_{i_n, i_0}(x_n)),$$

где арность $|A| = n$, $x_1 \in U_{i_1}, \dots, x_n \in U_{i_n}$, $i_1, \dots, i_n \in I$, $i_0 = \sup\{i_1, \dots, i_n\}$.

Заметим, что однородное тождество, справедливое во всех попарно непересекающихся подсистемах, справедливо и на их сумме, что непосредственно следует из пункта v) определения. Следовательно, каждое однородное сверхтождество,

справедливо во всех попарно непересекающихся подалгебрах, справедливо также и на их сумме.

Определение 2.1. Пусть $\mathfrak{U} = (U; \Sigma)$ произвольная алгебра. Битарная функция $f : U \times U \rightarrow U$ называется неидемпотентной функцией Плонка для алгебры \mathfrak{U} , если она удовлетворяет следующим тождествам (ср. [17] - [19]):

1. $f(f(x, y), z) = f(x, f(y, z));$
2. $f(x, x) = F_t(x, \dots, x)$, для любой операции $F_t \in \Sigma$;
3. $f(x, f(y, z)) = f(x, f(z, y));$
4. $f(F_t(x_1, \dots, x_{n(t)}), y) = F_t(f(x_1, y), \dots, f(x_{n(t)}, y))$, для любой операции $F_t \in \Sigma$;
5. $f(y, F_t(x_1, \dots, x_{n(t)})) = f(y, F_t(f(y, x_1), \dots, f(y, x_{n(t)})))$, для любой операции $F_t \in \Sigma$;
6. $f(F_t(x_1, \dots, x_{n(t)}), x_i) = F_t(x_1, \dots, x_{n(t)})$ (для всех $1 \leq i \leq n(t)$), для любой операции $F_t \in \Sigma$;
7. $f(F_t(x_1, \dots, x_{n(t)}), F_t(x_1, \dots, x_{n(t)})) = F_t(x_1, \dots, x_{n(t)})$, для любой операции $F_t \in \Sigma$.
8. $f(x, f(x, y)) = f(x, y).$

Теорема 2.1. Каждой неидемпотентной функции Плонка алгебры $\mathfrak{U} = (U; \Sigma)$ соответствует представление \mathfrak{U} как суммы своих попарно непересекающихся подалгебр.

Доказательство. Определим на множестве U отношение $\alpha \subseteq U \times U$ следующим образом:

$$a\alpha b \leftrightarrow f(a, b) = f(a, a), \quad f(b, a) = f(b, b),$$

где f – неидемпотентная функция Плонка данной алгебры \mathfrak{U} . Отношение α – эквивалентность на множестве U . Обозначим соответствующие классы эквивалентности через U_i , $i \in I$. Таким образом, получаем разбиение множества U на попарно непересекающиеся подмножества $U_i \subseteq U$, $i \in I$. Докажем, что U_i – подалгебры. Действительно, если $a_1, \dots, a_{n(t)} \in U_i$, $i \in I$, тогда для любого $F_t \in \Sigma$, ($|F_t| = t$) имеем:

$$\begin{aligned} f(F_t(a_1, \dots, a_{n(t)}), a_1) &\stackrel{6}{=} F_t(a_1, \dots, a_{n(t)}) \stackrel{7}{=} f(F_t(a_1, \dots, a_{n(t)}), F_t(a_1, \dots, a_{n(t)})); \\ f(a_1, F_t(a_1, \dots, a_{n(t)})) &\stackrel{5}{=} f(a_1, F_t(f(a_1, a_1), \dots, f(a_1, a_{n(t)}))) \\ &\stackrel{2}{=} f(a_1, F_t(F_t(a_1, \dots, a_1), \dots, F_t(a_1, \dots, a_1))) \stackrel{2,7}{=} f(a_1, F_t(a_1, \dots, a_1)) \\ &= F_t(a_1, \dots, a_1) \stackrel{2}{=} f(a_1, a_1), \text{ т.е. } F_t(a_1, \dots, a_{n(t)}), a_1 \in U_i. \end{aligned}$$

СВЕРХТОЖДЕСТВА СЛАБО ИДЕМПОТЕНТНЫХ РЕШЕТОК

Теперь на множестве индексов I определим порядок " \leq " следующим образом: $i_1 \leq i_2$ тогда и только тогда, когда существуют $a \in U_{i_1}$, $b \in U_{i_2}$ такие, что $f(b, a) = f(b, b)$. Данное определение превращает множество I в верхнюю полурешетку.

Определим отображение $\varphi_{i_1, i_2} : U_{i_1} \mapsto U_{i_2}$ для $i_1 \leq i_2$ следующим образом:

$$\varphi_{i_1, i_2}(a) = f(a, b),$$

где $b \in U_{i_2}$, $a \in U_{i_1}$. \square

3. О ПОДПРЯМО НЕРАЗЛОЖИМЫХ СЛАБО ИДЕМПОТЕНТНЫХ КВАЗИРЕШЕТКАХ

Определение 3.1. *Бинарная алгебра $\mathfrak{U} = (U; \Sigma)$ называется слабо идемпотентной квазирешеткой, если она удовлетворяет следующим сверхтождествам:*

$$(3.1) \quad X(x, x) = Y(x, x),$$

$$(3.2) \quad X(x, y) = X(y, x),$$

$$(3.3) \quad X(x, X(y, z)) = X(X(x, y), z),$$

$$(3.4) \quad X(x, X(y, y)) = X(x, y),$$

$$(3.5) \quad X(Y(X(x, y), z), Y(x, z)) = Y(X(x, y), z).$$

Заметим, что каждая слабо идемпотентная решетка и каждая слабо идемпотентная полурешетка удовлетворяет сверхтождествам (3.1) - (3.5).

Далее, докажем ряд сверхтождеств, справедливых во всех слабо идемпотентных квазирешетках. Докажем следующее сверхтождество:

$$(3.6) \quad X(x, X(Y(x, y)), Y(y, z)) = X(Y(z, y), x);$$

Во-первых заметим, что следующие сверхтождества непосредственно следуют из сверхтождеств (3.5) и (3.2):

$$(3.7) \quad X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(x, X(y, x))) = Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)),$$

$$(3.8) \quad X(Y(X(x, y), x), Y(y, x)) = Y(X(x, y), x).$$

Действительно, докажем сверхтождество (3.7):

$$\begin{aligned} & X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(x, X(y, x))) \\ & \stackrel{(3.2)}{=} X(Y(X(y, x), X(x, Y(z, y))), Y(X(y, x), x)) \\ & \stackrel{(3.5)}{=} Y(X(y, x), X(x, Y(z, y))) \stackrel{(3.2)}{=} Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)). \end{aligned}$$

Справедливость сверхтождества (3.8) вытекает из сверхтождества (3.5) при $z = x$. Следовательно, получаем

$$\begin{aligned}
 Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)) &\stackrel{(3.7)}{=} X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(x, X(y, x))) \stackrel{(3.8)}{=} \\
 X(Y(X(Y(z, y), x)X(y, x)), X(Y(X(x, y), x), Y(y, x))) &\stackrel{(3.3)}{=} \\
 X(X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(X(x, y), x)), Y(y, x)) &\stackrel{(3.7)}{=} \\
 X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(y, x)).
 \end{aligned}$$

Таким образом, мы получаем следующее сверхтождество:

$$(3.9) \quad Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)) = X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(y, x)).$$

Теперь докажем сверхтождество (3.6). Имеем

$$\begin{aligned}
 X(x, X(Y(x, y), Y(y, z))) &\stackrel{(3.2), (3.3)}{=} X(X(x, Y(y, z)), Y(x, y)) \stackrel{(3.5)}{=} \\
 X(Y(X(x, Y(y, z)), X(x, y)), Y(x, y)) &\stackrel{(3.9), (3.2)}{=} \\
 Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)) &\stackrel{(3.5)}{=} X(Y(z, y), x).
 \end{aligned}$$

Таким образом, сверхтождество (3.6) доказано. Заменив в сверхтождестве (3.6) y на $Y(x, y)$, получим:

$$X(x, X(Y(x, Y(x, y)), Y(Y(x, y), z))) = X(Y(z, Y(x, y)), x).$$

Согласно сверхтождествам (3.2) - (3.4) получаем: $Y(x, Y(x, y)) =$

$Y(Y(x, x), y) = Y(y, Y(x, x)) = Y(y, x) = Y(x, y)$. Следовательно,

$$(3.10) \quad X(x, X(Y(x, y), Y(Y(x, y), z))) = X(x, Y(z, Y(x, y)));$$

$$(3.11) \quad Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)) = X(Y(X(Y(z, y), x), X(y, x)), Y(y, x)).$$

Сверхтождество

$$(3.12) \quad X(Y(y, z), X(x, Y(x, y))) = X(Y(z, y), x)$$

является следствием сверхтождеств (3.2), (3.3) и (3.6). Действительно,

$$X(Y(y, z), X(x, Y(x, y))) \stackrel{(3.2), (3.3)}{=} X(X(x, Y(y, z)), Y(x, y)) \stackrel{(3.3), (3.6)}{=} X(x, Y(y, z)).$$

Подставим в (3.12) $y = z$, получим:

$$(3.13) \quad X(y, X(x, Y(x, y))) = X(y, x).$$

Докажем следующее сверхтождество:

$$(3.14) \quad Y(Y(x, X(y, Y(y, z))), z) = Y(x, Y(y, z)),$$

Для этого необходимо доказать следующие два сверхтождества:

$$(3.15) \quad X(Y(x, y), z) = X(X(Y(x, y), z), Y(Y(x, y), z)),$$

$$(3.16) \quad X(y, Y(y, z)) = Y(y, X(y, z)).$$

Сперва докажем сверхтождество (3.15):

$$X(Y(x, y), z) \stackrel{(3.12)}{=} X(Y(x, y), X(z, Y(z, Y(x, y)))) \stackrel{(3.3), (3.2)}{=}$$

$$X(X(Y(x; y), z), Y(z, Y(x, y))).$$

Заметим, что из сверхтождества (3.15), воспользовавшись сверхтождествами (3.4) и (3.1), при $x = y$, получаем:

$$(3.17) \quad X(y, z) = X(X(y, z), Y(y, z)).$$

Действительно,

$$\begin{aligned} X(X(y, z), Y(y, z)) &\stackrel{(3.4)}{=} X(X(X(y, y), z), Y(Y(y, y), z)) \stackrel{(3.1)}{=} \\ X(X(Y(y, y), z), Y(Y(y, y), z)) &\stackrel{(3.15)}{=} X(Y(y, y), z) \stackrel{(3.1)}{=} X(X(y, y), z) \stackrel{(3.4)}{=} X(y, z). \end{aligned}$$

Далее докажем сверхтождество (3.16):

$$\begin{aligned} X(y, Y(Y(y, z))) &\stackrel{(3.5), (3.4)}{=} Y(X(y, Y(y, z)), y) \stackrel{(3.2)}{=} Y(y, X(y, Y(y, z))) \stackrel{(3.5)}{=} \\ Y(y, Y(X(y, Y(y, z)), X(y, z))) &\stackrel{(3.13), (3.2)}{=} \\ Y(y, Y(X(y, Y(y, z)), X(X(y, Y(y, z)), z))) &\stackrel{(3.10), (3.3)}{=} \\ Y(y, X(X(y, Y(y, z)), z)) &\stackrel{(3.3)}{=} Y(y, X(X(y, z), Y(y, z))) \stackrel{(3.17)}{=} Y(y, X(y, z)). \end{aligned}$$

Теперь получим сверхтождество (3.14). Имеем

$$\begin{aligned} Y(Y(x, X(y, Y(y, z))), z) &\stackrel{(3.16)}{=} Y(Y(x, Y(y, X(y, z))), z) \stackrel{(3.3)}{=} \\ Y(x, Y(Y(y, z), X(y, z))) &\stackrel{(3.17)}{=} Y(x, Y(y, z)). \end{aligned}$$

Согласно (3.14) имеем:

$$(3.18) \quad Y(Y(x, X(z, Y(y, z))), y) = Y(x, Y(y, z)).$$

Для дальнейшего нам необходимо также доказать следующее сверхтождество:

$$(3.19) \quad X(x, Y(x, X(y, Y(y, z)))) = X(x, Y(x, X(z, Y(y, z)))).$$

Имеем:

$$\begin{aligned} X(x, Y(x, X(y, Y(y, z)))) &\stackrel{(3.5)}{=} X(x, X(Y(x, X(y, Y(y, z)))), Y(x, Y(y, z))) \stackrel{(3.14)}{=} \\ X(x, X(Y(x, Y(y, Y(y, z))), Y(Y(x, X(z, Y(y, z)), y)))) &\stackrel{(3.10)}{=} \\ X(x, Y(Y(x, X(z, Y(y, z))), y)) \stackrel{(3.14)}{=} Y(x, Y(y, z)). \\ X(x, Y(x, X(z, Y(y, z)))) &\stackrel{(3.5)}{=} X(x, X(Y(x, X(z, Y(y, z)))), Y(x, Y(y, z))) \stackrel{(3.18)}{=} \\ X(x, X(Y(x, Y(z, Y(y, z))), Y(Y(x, X(z, Y(y, z)), y)))) &\stackrel{(3.10)}{=} \\ X(x, Y(Y(x, X(z, Y(y, z))), y)) \stackrel{(3.14)}{=} Y(x, Y(y, z)). \end{aligned}$$

Следовательно,

$$(3.20) \quad X(x, Y(x, X(y, Y(y, z)))) = Y(x, Y(y, z)),$$

$$(3.21) \quad X(x, Y(x, X(z, Y(y, z)))) = Y(x, Y(y, z)).$$

Из сверхтождеств (3.20) и (3.21) следует сверхтождество (3.19).

Лемма 3.1. Каждая слабо идемпотентная квазирешетка $(Q; A, B)$ с двумя бинарными операциями является слабо идемпотентной решеткой или суммой своих попарно непересекающихся подалгебр, которые являются слабо идемпотентными решетками.

Доказательство. Зададим отображение $f : Q \times Q \rightarrow Q$ следующим образом:

$$f(x, y) = A(x, B(x, y)) = B(x, A(x, y)).$$

Докажем, что f – неидемпотентная функция Плонка. Корректность отображения f непосредственно следует из сверхтождества (3.16). Проверим условия определения 2.1.

$$\begin{aligned} 1. \quad & f(f(x, y), z) = f(A(x, B(x, y)), z) = A(A(x, B(x, y)), B(A(x, B(x, y)), z)) \stackrel{(3.5)}{=} \\ & A(A(x, B(x, y)), A(B(A(x, B(x, y)), z)), B(B(x, y), z)) \stackrel{(3.18), (3.2)}{=} \\ & A(A(x, B(x, y)), A(B(A(x, B(x, y)), z), B(B(z, A(x, B(x, y))), z))) \stackrel{(3.10)}{=} \\ & A(A(x, B(x, y)), B(B(z, A(x, B(x, y))), y)) \stackrel{(3.18)}{=} \\ & A(A(x, B(x, y)), B(B(x, y), z)) \stackrel{(3.3)}{=} A(x, A(B(x, y), B(B(x, y), z))) \stackrel{(3.10)}{=} \\ & A(x, B(B(x, y), z)). \\ & f(x, f(y, z)) = f(x, A(y, B(y, z))) = A(x, B(x, A(y, Y(y, z)))) \stackrel{(3.20)}{=} \\ & A(x, B(x, B(y, z))). \end{aligned}$$

$$2. \quad f(x, x) = A(x, B(x, x)) \stackrel{(3.1)}{=} A(x, A(x, x)) \stackrel{(3.4)}{=} A(x, x) = B(x, x).$$

$$\begin{aligned} 3. \quad & f(x, f(y, z)) = f(x, A(y, B(y, z))) = A(x, B(x, A(y, B(y, z)))); \\ & f(x, f(z, y)) = f(x, A(z, B(z, y))) = A(x, B(x, A(z, B(z, y)))). \end{aligned}$$

Согласно сверхтождеству (3.18) получаем: $f(x, f(y, z)) = f(x, f(z, y))$.

В доказательстве условий 4-8 определения 2.1, без ограничения общности, можно предположить, что $F_t = A$. Согласно теореме 2.1, алгебра $(Q; A, B)$ является суммой своих попарно непересекающихся подалгебр U_i , $i \in I$. Остается доказать, что подалгебры U_i – слабо идемпотентные решетки. Для подалгебр U_i следует проверить лишь тождества слабого поглощения (1.4): $x \wedge (x \vee y) = x \wedge x$, $x \vee (x \wedge y) = x \vee x$. Действительно, $x, y \in U_i$ тогда и только тогда, когда $f(x, y) = f(x, x)$, $f(y, x) = f(y, y)$. Вычислив правую и левую части равенства $f(x, y) = f(x, x)$ (при $A = \wedge, B = \vee$), получаем:

$$f(x, y) = x \wedge (x \vee y) \text{ и } f(x, x) = x \wedge (x \vee x) = x \wedge (x \wedge x) = x \wedge x,$$

следовательно $x \wedge (x \vee y) = x \wedge x$. Аналогично получаем второе тождество. \square

Теорема 3.1. Для подпрямого разложения слабо идемпотентной квазирешетки $\mathfrak{U} = (U; \Sigma)$ имеем: $|\Sigma| \leq 2$.

Доказательство. Пусть $\mathfrak{U} = (U; \Sigma)$ – слабо идемпотентная квазирешетка. Нужно показать, что если $|\Sigma| \geq 3$, то \mathfrak{U} – подпрямое разложима. Поскольку $|\Sigma| \geq 3$, то существуют попарно различные бинарные операции $A_1, A_2, A_3 \in \Sigma$. Определим функции $f_{i,j}$ следующим образом:

$$f_{ij}(x, y) = A_i(x, A_j(x, y)).$$

Зададим отношения $\tilde{\theta}_{i,j}$ на множестве U следующим образом:

$$x\tilde{\theta}_{i,j}y \leftrightarrow f_{i,j}(x, y) = x, f_{i,j}(y, x) = y.$$

Отношение $\theta_{i,j} = \tilde{\theta}_{i,j} \cup \{x = x\}$ – эквивалентность на множестве U . Более того, $\theta_{i,j}$ – конгруэнции на алгебре \mathfrak{U} .

Покажем, что $\theta_{1,2} \cap \theta_{1,3} \cap \theta_{2,3} = \omega$. Если $x(\theta_{1,2} \cap \theta_{1,3} \cap \theta_{2,3})y$, тогда $x\theta_{1,2}y, x\theta_{1,3}y, x\theta_{2,3}y$, таким образом, $f_{1,2}(x, y) = x, f_{1,2}(y, x) = y, f_{1,3}(x, y) = x, f_{1,3}(y, x) = y, f_{2,3}(x, y) = x, f_{2,3}(y, x) = y$, или $x = y$. В первом случае из сверхтождества (3.7), заменой z на $Z(x, y)$, получим:

$$\begin{aligned} A_1(A_2(x, y), A_3(x, y)) &= A_1(A_1(A_2(x, A_3(x, y)), A_2(x, y)), A_3(x, y)) = \\ A_1(A_1(x, A_2(x, y)), A_3(x, y)) &= A_1(x, A_3(x, y)) = x; \\ A_1(A_2(y, x), A_3(y, x)) &= A_1(A_1(A_2(y, A_3(y, x)), A_2(y, x)), A_3(y, x)) = \\ A_1(A_1(y, A_2(y, x)), A_3(y, x)) &= A_1(y, A_3(y, x)) = y. \end{aligned}$$

Следовательно, в обоих случаях получаем: $x = y$. Остается доказать, что все три конгруэнции $\theta_{1,2}, \theta_{1,3}$ и $\theta_{2,3}$ нетривиальны. Покажем, например, нетривиальность конгруэнции $\theta_{1,2}$. Поскольку $A_1 \neq A_2$, то существуют элементы $x, y \in U$ такие, что $A_1(x, y) \neq A_2(x, y)$, тогда $A_1(x, y)\theta_{1,2}A_2(x, y)$. Действительно, согласно сверхтождеству (3.17), при $y = X(x, y), z = Y(x, y)$, имеем:

$$X(X(x, y), Y(x, y)) = X(X(X(x, y), Y(x, y)), Y(X(x, y), Y(x, y)));$$

Отсюда, согласно сверхтождеству (3.13), получим сверхтождество:

$$X(x, y) = X(X(x, y), Y(X(x, y), Y(x, y))),$$

а отсюда, при $X = A_1, Y = A_2$, имеем:

$$f_{1,2}(A_1(x, y), A_2(x, y)) = A_1(A_1(x, y), A_2(A_1(x, y), A_2(x, y))) = A_1(x, y).$$

Для доказательства равенства

$$f_{1,2}(A_2(x, y), A_1(x, y)) = A_2(x, y)$$

воспользуемся сверхтождеством (3.16):

$$\begin{aligned} f_{1,2}(A_2(x, y), A_1(x, y)) &= A_1(A_2(x, y), A_2(A_2(x, y), A_1(x, y))) \stackrel{(3.16)}{=} \\ A_2(A_2(x, y), A_1(A_2(x, y), A_1(x, y))) &= A_2(x, y). \end{aligned}$$

Итак, исходная алгебра оказывается подпримо разложимой, что является противоречием. Таким образом, мощность множества операций подпримо неразложимой слабо идемпотентной квазирешетки не более двух. \square

4. Основной результат

Теорема 4.1. *Любое сверхтождество многообразия слабо идемпотентных решеток является следствием сверхтождеств (3.1) - (3.5).*

Доказательство. Согласно теореме 3.1, мощность $|\Sigma|$ подпримо неразложимой слабо идемпотентной квазирешетки $(U; \Sigma)$ меньше или равна двум. Следовательно, по теореме Биркгофа о подпримых произведениях, каждая слабо идемпотентная квазирешетка изоморфна подпримому произведению слабо идемпотентных квазирешеток с одной или двумя бинарными операциями. Слабо идемпотентная квазирешетка с одной бинарной операцией – слабо идемпотентная полурешетка. Поэтому, любое однородное сверхтождество выполняется в слабо идемпотентной квазирешетке с одной бинарной операцией. С другой стороны, следуя лемме 3.1, заключаем, что слабо идемпотентная квазирешетка с двумя бинарными операциями – слабо идемпотентная решетка либо сумма своих попарно непересекающихся подалгебр, которые являются слабо идемпотентными решетками. Следовательно, каждое однородное сверхтождество, выполняющееся на многообразии слабо идемпотентных решеток, будет выполняться и в каждой слабо идемпотентной квазирешетке с двумя бинарными операциями. \square

Следствие 4.1. *Каждое сверхтождество многообразия решеток является следствием сверхтождеств (3.2), (3.3), (3.5) и сверхтождества идемпотентности $X(x, x) = x$ ([7], [8], [10]).*

Покажем, что сверхтождество (3.5) является следствием сверхтождеств (3.1) - (3.4) и следующего сверхтождества дистрибутивности:

$$(4.1) \quad X(Y(x, y), z) = Y(X(x, z), X(y, z)).$$

Действительно,

$$\begin{aligned} X(Y(X(x, y), z), Y(y, z)) &\stackrel{(4.1)}{=} X(X(Y(x, z), Y(y, z)), Y(y, z)) \stackrel{(3.3)}{=} \\ X(Y(x, z), X(Y(y, z), Y(y, z))) &\stackrel{(1.3)}{=} X(Y(x, z), Y(y, z)) \stackrel{(4.1)}{=} Y(X(x, y), z). \end{aligned}$$

Следствие 4.2. Каждое сверхтождество многообразия дистрибутивных слабо идемпотентных решеток является следствием сверхтождеств (3.1) - (3.4) и сверхтождества дистрибутивности (4.1).

Abstract. The paper is devoted to the characterization of hyperidentities of a variety of weakly idempotent lattices that are nilpotent closures of the variety of lattices. The existence of a finite basis for such hyperidentities is established.

Список литературы

- [1] E. Fried and G. Grätzer, "A Nonassociative Extension of the Class of Distributive Lattices", *Pacific Journal of Mathematics*, **49**, 59 – 78 (1973).
- [2] E. Fried, "Weakly Associative Lattices with Congruence Extension Property", *Algebra Universalis*, **4**, 151 – 162 (1974).
- [3] I. I. Melnik, "Nilpotent shift of manifolds", *Math. Notes*, **14**, 387 – 397 (1973).
- [4] E. Graczyńska, "On normal and regular identities", *Algebra Universalis*, **27**, 387 – 397 (1990).
- [5] J. Plonka, "On varieties of algebras defined by identities of some special forms", *Houston Journal of Mathematics*, **14**, 253 – 263 (1988).
- [6] IO. M. Movsisyan, Введение в теорию алгебр со сверхтождествами, Ереванский госуниверситет (1986).
- [7] IO. M. Movsisyan, "Сверхтождества в алгебрах и многообразиях", *Успехи Мат. Наук*, **53** (1(319)), 61 – 114 (1998).
- [8] Yu. M. Movsisyan, "Hyperidentities and hypervarieties", *Scientiae Mathematicae Japonicae*, **54**, 595 – 640 (2001).
- [9] IO. M. Movsisyan, "Сверхтождества булевых алгебр", *Известия РАН, сер. Мат.* **56**, 654 – 672 (1992).
- [10] IO. M. Movsisyan, "Алгебры со сверхтождествами многообразия булевых алгебр", *Известия РАИ*, сер. Мат. **60**, 127 – 168 (1996).
- [11] IO. M. Movsisyan, "Сверхтождества в многообразии решеток", *Мат. Заметки* **59**, 6, 944 – 946 (1996).
- [12] Yu. M. Movsisyan and V. A. Aslanyan, "Hyperidentities of De Morgan algebras", *Logic Journal of IGPL*, **20**, 1153 – 1174 (2012).
- [13] K. Denecke and J. Koppitz, M-solid Varieties of Algebras, *Advances in Mathematics*, Springer-Science+Business Media, New York, **10** (2006).
- [14] K. Denecke and S. L. Wismath, Hyperidentities and Clones, Gordon and Breach Science Publishers (2000).
- [15] R. Padmanabhan and P. Penner, "A hyperbase for binary lattice hyperidentities", *Journal of Automated Reasoning*, **24**, 365 – 370 (2000).
- [16] V. Melkonian, "Circuit integrating through lattice hyperterms", *Discrete Mathematics, Algorithms and Applications*, **3**, 101 – 119 (2011).
- [17] J. Plonka, "On a method of construction of abstract algebras", *Fund. Math.*, **61**, 183 – 189 (1967).
- [18] J. Plonka and A. Romanowska, "Semilattice sums", *Universal Algebra and Quasigroup Theory*, Helderman Verlag, Berlin, 123 – 158 (1992).
- [19] A. Romanowska and J. Smith, Modes, World Scientific (2002).

Поступила 5 февраля 2014