



# Math-Net.Ru

Общероссийский математический портал

А. П. Бирюков, О бесконечных совокупностях тождеств в полугруппах, *Алгебра и логика. Семинар*, 1965, том 4, номер 2, 31–32

Использование Общероссийского математического портала Math-Net.Ru подразумевает, что вы прочитали и согласны с пользовательским соглашением  
<http://www.mathnet.ru/rus/agreement>

Параметры загрузки:

IP: 18.97.9.175

15 февраля 2025 г., 23:27:37



О БЕСКОНЕЧНЫХ СОВОКУПНОСТЯХ ТОЖДЕСТВ В ПОЛУГРУППАХ

А.П.Бирюков

В данной заметке строится пример бесконечной совокупности тождеств (полугрупповых), которая не эквивалентна никакой конечной совокупности тождеств. Отметим, что Линдон [1] построил неассоциативный конечный группоид, система истинных тождеств которого не следует из конечных множеств тождеств этого группоида.

Будем придерживаться терминологии и обозначений работы [2]. В частности, для записи тождеств будем использовать счетный алфавит  $\Sigma = \{\xi_1, \xi_2, \dots\}$ .

Пусть  $\Phi$  - совокупность всевозможных тождеств вида:

$$ABC = AC,$$

где  $\mu(B) \subset \mu(A) = \mu(C)$  ( $\mu(A)$  - это множество букв из  $\Sigma$ , фактически входящих в  $A(\xi_i)$ ).

Через  $\Phi_n$  обозначаем подмножество всех тех тождеств из  $\Phi$ , в записи которых участвует не более  $n$  различных букв из  $\Sigma$ .

Используя метод получения следствий из совокупности тождеств, легко показать (см. также [3]), что если совокупность тождеств  $\psi$  эквивалентна некоторому конечному множеству тождеств, то  $\psi$  эквивалентна некоторому своему конечному подмножеству. Поэтому для доказательства того, что  $\Phi$  не эквивалентна никакому конечному множеству тождеств, достаточно показать, что содержащееся в  $\Phi_n$  тождество

$$E_n \equiv \xi_1 \xi_2 \dots \xi_n \xi_1 \xi_{n-1} \xi_{n-2} \dots \xi_1 \xi_n = \xi_1 \xi_2 \dots \xi_n \xi_{n-1} \xi_{n-2} \dots \xi_1 \xi_n \equiv F_n$$

( $\equiv$  - знак графического равенства слов) не следует из  $\Phi_{n-1}$ . При  $n=1$  тождество  $E_1 = F_1$ , очевидно, не следует из  $\Phi_0 (= \Phi)$ . Пусть  $n \geq 2$  и  $E_n = C_1 \psi(ABC) C_1'$ , где  $\mu(B) \subset \mu(A) = \mu(C)$ ;

$\varphi$  - некоторое отображение букв из  $\mu(A)$  в непустые слова над  $\square$ ,  $B$  - возможно, и пустое слово.

Из  $\mu(B) \subseteq \mu(A) = \mu(C)$  следует, что ни одна из букв не может входить в слово  $\varphi(ABC)$  точно один раз. Поэтому  $\xi_n \notin (C')$ , т.е.  $C'$  - пустое слово.

Кроме того,  $\xi_1$  не входит в  $C'$ , так как в противном случае  $\varphi(ABC)$  было бы концом слова  $\xi_1 \xi_{n-1} \dots \xi_1 \xi_n$ , в которое  $\xi_n$  входит только один раз.

Следовательно,  $E_n \equiv \varphi(ABC)$ . Но из строения  $E_n$  следует, что для каждой буквы  $\xi_i$  из  $\mu(A)$   $\varphi\xi_i$  тоже является буквой. Поэтому в слове  $ABC$  различных букв не меньше  $n$ . Таким образом, к тождеству  $E_n = F_n$  не применимо ни одно тождество из  $\varphi_{n-1}$ .

В заключение выражаю благодарность Я.А. Бокуту за постановку задачи.

Поступила в редакцию  
10.Ш.1965 г.

#### Л и т е р а т у р а

1. Р.С. Линдон, Тождество в конечных алгебрах, кибернетический сборник, I, Москва, 1960.
2. А.П. Бирюков, Полугруппы, заданные тождествами, ДАН СССР, 1963, 149: 2 (230-232).
3. Ю.И. Янов, О системах тождеств для алгебр, Проблемы кибернетики, 8, 1962 (75-90).