

**С. Ю. К а т ы ш е в** (Москва, ТВП). **Задача дискретного логарифмирования в конечномерной алгебре над полем.**

Хорошо известна процедура открытого распределения ключей — алгоритм У. Диффи и М. Э. Хеллмана [1], основанный на том, что в качестве общего ключа используется степень  $g^{mn}$  некоторого элемента  $g$  (обычно циклического образующего) группы  $G$ . При этом числа  $m$  и  $n$  секретны, передаются же только степени  $g^m$  и  $g^n$ . Установление общего ключа происходит благодаря соотношению:

$$\forall m, n \in \mathbf{N} \quad (g^m)^n = (g^n)^m.$$

Если определить в произвольном (возможно неассоциативного) группоиде  $(\Omega, *)$ , *правую степень* элемента  $g$  как умножение справа нужное число раз:

$$g^{[m]} = (\dots((g * g) * g) \dots m \text{ раз} \dots),$$

то единственным требованием для возможности реализации процедуры открытого распределения ключа будет выполнение системы тождеств

$$\forall m, n \in \mathbf{N} : g^{[m][n]} = g^{[n][m]}, \quad (1)$$

где  $g$  — фиксированный элемент из  $\Omega$ .

Если группоид обладает свойством ассоциативности, то система тождеств (1) выполнена для любого элемента  $g$ . Однако, данная система тождеств выполнена и в некоторых неассоциативных группоидах, именно они и представляют для нас интерес.

Среди конечномерных алгебр над полем удалось найти такие, в которых система тождеств (1) выполнена.

Пусть  $P$  — конечное поле. Рассмотрим произвольную алгебру  $A$  размерности  $n$  над полем  $P$  ( $P$ -алгебру размерности  $n$ ).

Для анализа процедур, являющихся обобщением алгоритма Диффи-Хеллмана на алгебре  $A$ , была рассмотрена задача дискретного логарифмирования на данной структуре, которая формулируется, как решение уравнения

$$u^{[x]} = v, \quad (2)$$

для некоторых элементов  $u, v$ , принадлежащих  $P$ -алгебре  $A$ .

Получен следующий результат.

**Теорема.** *Задача дискретного логарифмирования на  $P$ -алгебре  $A$ , с полиномиальной сложностью сводится к задаче дискретного логарифмирования в поле  $Q$ , являющегося расширением степени  $n$  поля  $P$ .*

#### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Алферов А. П., Зубов А. Ю., Кузьмин А. С., Черемушкин А. В. Основы криптографии. Москва, 2001.