

**О проблеме дискретного логарифма в криптосистеме Эль Гамала.
Трёхразрядный giant step**

Крупенкова Т.Г., Липницкий В.А.

Белорусский национальный технический университет,
Военная академия Республики Беларусь

Криптографическая стойкость системы базируется на проблеме дискретного логарифма: решении уравнения $g^x = \bar{h}$ в кольце Z/pZ с простым p на сегодняшний день осуществляется единственным способом – последовательным перебором степеней \bar{g} до получения требуемого класса вычетов \bar{h} . Проблема и состоит в нахождении иного, не переборного метода определения степени x в данном уравнении.

Д. Шенкс предложил новый метод дискретного логарифмирования – под названием – алгоритм «шаг ребёнка – шаг гиганта». Он заключается в поиске пары целых чисел Q, r , удовлетворяющих условиям $0 \leq r < d$, $0 \leq Q < d$ и соотношению $h \cdot (g^{-d})^Q \equiv g^r \pmod{P}$, где d – наименьшее натуральное число, такое, что $\sqrt{\gamma} \leq d$, а γ – показатель элемента g по модулю P , $x = d \cdot Q + r$.

Авторы предлагают трёхразрядный вариант «шага гиганта». Пусть d – наименьшее натуральное число, такое, что $\sqrt[3]{\gamma} \leq d$, тогда $x = a \cdot d^2 + b \cdot d + c$ для некоторых целых a, b и c таких, что $0 \leq a < d$, $0 \leq b < d$, и $0 \leq c < d$. Эти неизвестные удовлетворяют сравнению

$$h \cdot (g^{-d^2})^a \equiv g^{db+c} \pmod{P}.$$

Первый этап – “baby-step” – состоит в составлении таблицы степеней $h \cdot (g^{-d^2})^i \pmod{P}$, $0 \leq i < d$. Второй этап – “giant-step” – состоит в последовательном вычислении величин $g^{d \cdot j+k} \pmod{P}$, $0 \leq j < d$, $0 \leq k < d$, и в сравнении их с данными таблицы. Если на каком-то шаге найдутся a_0, b_0, c_0 удовлетворяющие сравнению $h \cdot (g^{-d^2})^{a_0} \equiv g^{db_0+c_0} \pmod{P}$, то тогда однозначно определяем искомое $x = a_0 \cdot d^2 + b_0 \cdot d + c_0$.

Для вычисления дискретного логарифма новый алгоритм значительно сокращает количество вычислений в поле Z/PZ .