

**Баутин С.П., Медведев Н.В., Титов С.С.**  
**О ПРОБЛЕМЕ РАЗДЕЛЕНИЯ СЕКРЕТА**  
**НА ЭЛЛИПТИЧЕСКИХ КРИВЫХ**  
**Уральский государственный университет путей сообщения**

Постановка задачи построения пороговой схемы разделения секрета на произвольных кривых может быть произведена на основе теории интерполяции путем переноса на дискретные модели методов непрерывных моделей, математического анализа и дифференциальных уравнений. В данной работе представлен обзор задач такого направления исследований, придающий единство подходам, которые могут быть применены и для локально компактных полей, таких как поле комплексных чисел  $\mathbb{C}$ , поле вещественных чисел  $\mathbb{R}$ , и для бесконечных нигде не плотных (поле рациональных чисел  $\mathbb{Q}$ ), и для конечных полей с целью приложения к математическим методам защиты информации.

В случае многочленов над полем данное построение имеет вид интерполяционного многочлена Лагранжа, что и используется в пороговой схеме разделения секрета Шамира.

Для произвольного многообразия такая постановка предполагает решение ряда специфических задач: будет ли такая схема совершенной? будет ли такая схема идеальной? какие условия существования такой схемы? какие параметры такой схемы? каковы эффективные компьютерные реализации таких схем? в каких ситуациях такие схемы предпочтительнее общепринятых?

В частности, если параметры такой схемы превосходят параметры схемы Шамира, то такие схемы улучшают разделение секрета.

При рассмотрении в качестве многообразия  $M$  эллиптической кривой над данным полем возникают специфические и своеобразные конкретные особенности, если в качестве семейства  $S$  берется класс многочленов на данной эллиптической кривой, так как: в этом классе отсутствуют многочлены первой степени; нет разложения на множители первой степени; количество корней многочлена совпадает с его степенью только для алгебраически замкнутого поля; отсутствует явная интерполяционная формула.

Однако при всей сложности этой задачи ясна и ее актуальность, поскольку ее решение позволит повысить стойкость схемы разделения секрета не только за счет мощности используемого поля, но и за счет хороших криптографических качеств эллиптических кривых.

При этом могут быть установлены новые связи между различными разделами научной деятельности, связанной с разработкой математических методов защиты информации.

Эллиптические кривые обеспечивают необходимое основание, на котором могут быть построены криптологические алгоритмы. Вместо работы с остатками по простому модулю  $p$  мы имеем дело с геометрическими отношениями. Преимуществом эллиптических кривых является то, что в сложных геометрических вычислениях существует более трудный (для раскрытия) аналог проблемы дискретного логарифма (или, по крайней мере, который в данный момент пока еще не так хо-

рошо понятен). Для этой задачи требуются более короткие простые числа  $p$ . С более короткими простыми числами криптографические алгоритмы будут работать значительно быстрее.

Для построения схемы разделения секрета Шаира «четыре из семи» рассмотрен вариант пересечения эллиптической кривой с гиперболой. Причем эллиптическая кривая должна быть не монотонной, то есть существуют различные точки с одинаковой ординатой.

Как известно, гиперболу можно однозначно построить по трем точкам, поэтому чтобы эти точки были гарантированно рациональными, мы берем на эллиптической кривой некоторую рациональную точку и путем сложения получаем другие рациональные точки.

Исходя из выбранных точек на эллиптической кривой, можно подсчитать дискриминант и сказать, будут ли остальные две точки рациональными.

Имеется система уравнений, которая описывает разделение секрета:

$$\begin{cases} y^2 = x^3 + ax + b; \\ y = \frac{\alpha x + \beta}{x + \delta}, x + \delta \neq 0. \end{cases}$$

Если на кривой есть точки с одинаковой ординатой, то существует  $f(P)$ , обращающаяся в нуль в четырех точках кривой, то есть на этом пути схему разделения секрета Шаира улучшить нельзя.

Для возможности усовершенствования схемы разделения секрета была выдвинута идея использовать вместо декартовой системы координат эллиптическую кривую.

## Литература

1. Введение в криптографию / Под общей ред. В.В. Яценко. – СПб.: Питер, 2001. – 288 с.
2. Болотов А.А. «Элементарное введение в эллиптическую криптографию. Протоколы криптографии на эллиптических кривых»/ А.А. Болотов, С.Б. Гашков, А.Б. Фролов. – Издательство: КомКнига, 2006.
3. «Алгоритмические основы эллиптической криптографии». Учебное пособие / А.А. Болотов, С.Б. Гашков, А.Б. Фролов, А.А. Часовских. – М.: Изд-во МЭИ.
4. Н.Коблиц, Введение в эллиптические кривые и модулярные формы. – М.: «Мир» 1988.
5. Кнэпп, Энтони. Эллиптические кривые / Э. Кнэпп; Ф. Ю. Попеленский (пер. с англ.); Ю. П. Соловьев (ред.). — М.: Факториал Пресс, 2004.
6. [Журнал "Открытые системы", #07-08, 2002 год](#) Цифровая подпись. Эллиптические кривые.