№3 ПРИЛОЖЕНИЕ Сентябрь 2010

Секция 1

ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ ОСНОВЫ ПРИКЛАДНОЙ ДИСКРЕТНОЙ МАТЕМАТИКИ

УДК 511

ОПТИМАЛЬНЫЕ КРИВЫЕ РОДА 3 НАД КОНЕЧНЫМ ПОЛЕМ С ДИСКРИМИНАНТОМ –19

Е.С. Алексеенко, С.И. Алешников, А.И. Зайцев

Пусть E — эллиптическая кривая, определенная над конечным полем \mathbb{F}_q с дискриминантом $\mathrm{d}(\mathbb{F}_q) = [2\sqrt{q}]^2 - 4q = -19$.

Если число рациональных точек кривой равно $q+1\pm g[2\sqrt{q}]$, то кривая называется максимальной (соответственно минимальной) кривой. Будем называть такие кривые оптимальными над \mathbb{F}_q .

Теория Хонда — Тэйта [1] показывает, что для максимальной (минимальной) кривой C имеет место изогения $\mathrm{Jac}(C) \sim E^g$, где E — максимальная (минимальная) эллиптическая кривая над конечным полем \mathbb{F}_q . Класс изогении эллиптической кривой E определяется с помощью характеристического многочлена эндоморфизма Фробениуса кривой E.

Пусть $\operatorname{Jac}(C)$ — главное поляризованное якобиево многообразие кривой C с тэтадивизором θ . По теореме Торелли [2] кривая C полностью определена посредством $(\operatorname{Jac}(C),\theta)$ с точностью до изоморфизма над алгебраическим замыканием поля \mathbb{F}_q . Рассмотрим эрмитов модуль $(\mathcal{O}_K^g;h)$, где \mathcal{O}_K^g является \mathcal{O}_K -модулем, и $h:\mathcal{O}_K^g\times\mathcal{O}_K^g\to\mathcal{O}_K$ — эрмитова форма. Эквивалентность категорий определяется посредством функтора $F:\operatorname{Jac}(C)\longrightarrow\operatorname{Hom}(E,\operatorname{Jac}(C))$ и обратного к нему $V:\mathcal{O}_K^g\longrightarrow\mathcal{O}_K^g\otimes_{\mathcal{O}_K}E$. Относительно этой эквивалентности главная поляризация якобиана $\operatorname{Jac}(C)$ соответствует неприводимой эрмитовой \mathcal{O}_K -форме h. Таким образом, мы можем использовать классификацию унимодулярных неприводимых эрмитовых форм для изучения изоморфных классов $\operatorname{Jac}(C)$.

Получение оптимальных (максимальных) алгебраических кривых над конечным полем является важной проблемой в дискретной математике, решение которой имеет многочисленные приложения в криптографии и теории кодирования. На таких кривых можно строить алгебро-геометрические коды большой длины, и трудность разрешения проблемы дискретного логарифма в якобиане такой кривой гарантирует криптостой-кость соответствующей криптосистемы. В работе представлены максимальные и минимальные оптимальные кривые рода 3 над конечным полем с дискриминантом —19 мощности до 997.

Теорема 1.

- 1. Над полем \mathbb{F}_q не может одновременно существовать максимальной и минимальной оптимальной кривых.
- 2. Если C оптимальная кривая рода 3 над конечным полем \mathbb{F}_q с дискриминантом -19, то C не является гиперэллиптической.

Теорема 2. Оптимальная кривая C задается следующими уравнениями:

$$\begin{cases} z^2 = \alpha_0 + \alpha_1 x + \alpha_2 x^2 + \beta_0 y, \\ y^2 = x^3 + ax + b, \end{cases}$$

или

$$\begin{cases} z^2 = \alpha_0 + \alpha_1 x + \alpha_2 x^2 + (\beta_0 + \beta_1 x)y, \\ y^2 = x^3 + ax + b, \end{cases}$$

или

$$\begin{cases} z^2 = \alpha_0 + \alpha_1 x + \alpha_2 x^2 + \alpha_3 x^3 + (\beta_0 + \beta_1 x)y, \\ y^2 = x^3 + ax + b, \end{cases}$$

где $\alpha_0, \alpha_1, \alpha_2, \beta_0, \beta_1, a, b$ — коэффициенты из \mathbb{F}_q . Эллиптическая кривая E задана уравнением $y^2 = x^3 + ax + b$.

ЛИТЕРАТУРА

- 1. Waterhouse W. C. Abelian varieties over finite fields // Ann. Sci. Ecole Norm. Sup. 1969. No. 2. P. 521–560.
- 2. Andreotti A. On a Theorem of Torelli // American J. of Math. V. 80. 1958. No. 4. P. 801–828.

УДК 512.6

НЕКОТОРЫЕ СВОЙСТВА ДИСКРЕТНОГО ПРЕОБРАЗОВАНИЯ ФУРЬЕ В ПОЛЕ КОМПЛЕКСНЫХ ЧИСЕЛ И ПОЛЯХ КОНЕЧНОЙ ХАРАКТЕРИСТИКИ

А. М. Гришин

Дискретное преобразование Фурье — это один из видов ортонормированного преобразования векторов [1, 2]. Для конечной последовательности элементов $\{s_0, s_1, ..., s_{N-1}\}$ дискретное преобразование Фурье (ДПФ) заключается в поиске другой последовательности $\{S_0, S_1, ..., S_{N-1}\}$, элементы которой вычисляются по формуле (прямое преобразование)

$$S_k = \sum_{n=0}^{N-1} s_n \cdot W_N^{kn}; \ k = \overline{0, N-1}, \tag{1}$$

где W_N — примитивный корень степени N из единицы [1, 3]. В предположении, что элемент $N^{-1}=\frac{1}{N}$ существует, для обратного преобразования можно записать выражение

$$s_n = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} S_k \cdot W_N^{-kn}; \ n = \overline{0, N-1}.$$
 (2)

Считается, что вектор $s=(s_0,s_1,...,s_{N-1})$ является представлением данных во временной области, а вектор $S=(S_0,S_1,...,S_{N-1})$ — в частотной (спектральной).

Векторы s и S можно задать с помощью соответствующих многочленов s(X) и S(X)

$$s(X) = s_0 + s_1 X + \dots + s_{N-1} X^{N-1}; (3)$$

$$S(X) = S_0 + S_1 X + \dots + S_{N-1} X^{N-1}.$$
(4)

Если конечная последовательность

$$\{s_n = s[nT] = s(t), \ n = \overline{0, N-1}; \ t = nT\}$$
 (5)