

# Эллиптические кривые

## Лекция 1. Введение

Семён Новосёлов

БФУ им. И. Канта

2025



# Мотивация

## Криптография:

- классическая – дискретный логарифм (ECDH, ECDSA)
- постквантовая – схемы на изогениях (CSIDH, SQISign)

База для построения множества схем и протоколов.

# Примеры использования

Классическая криптография в реальном мире:

- **https** (TLS): цифровая подпись
- **WireGuard VPN** в составе ядра Linux:  
Curve25519, обмен ключами
- **SSH**: кривая Эдвардса Ed25519
- **Bitcoin/Ethereum**: кривая Secp256k1, цифровая подпись

# Пример. TLS

The screenshot shows a browser window with the address bar displaying "ru.wikipedia.org/wiki/Заглавная\_страница". A notification banner at the top reads "Сведения о сайте". Below it, a window titled "Инструмент просмотра сертификатов: \*.wikipedia.org" is open. The window has two tabs: "Общие" and "Подробнее", with "Подробнее" selected. The main content is divided into three sections: "Иерархия сертификатов", "Поля сертификата", and "Значение поля".

**Иерархия сертификатов**

- ISRG Root X1
  - E6
    - \*.wikipedia.org

**Поля сертификата**

- \*.wikipedia.org
  - Сертификат
    - Версия
    - Серийный номер
    - Алгоритм подписи сертификатов
    - Издатель
    - Срок действия
      - Не ранее

**Значение поля**

Подпись ECDSA X9.62 с SHA-384

# Постквантовая криптография: перспективы

Полный **отказ** от классической криптографии (**ECDSA**, **ECDH**, **FFDH**, **RSA**) рекомендован NIST начиная с **2035**<sup>1</sup>.

А с **2030** классические схемы объявлены **устаревшими**.

Замена для эллиптических кривых:

- цифровые подписи: **ECDSA** → **SQISign**
- обмен ключами: **ECDH** → **CSIDH**

**!** В настоящее время схемы на изогениях не утверждены в качестве стандартов.

---

<sup>1</sup><https://csrc.nist.gov/csrc/media/Presentations/2025/nist-pqc-the-road-ahead/images-media/rwcpqc-march2025-moody.pdf>

# План курса

- 1 Введение
- 2 Групповой закон на эллиптической кривой
- 3 Точки  $n$ -кручения
- 4 Алгоритмы подсчета  $\mathbb{F}_q$ -рациональных точек кривой
- 5 Алгоритм факторизации на эллиптических кривых
- 6 Тест на простоту Goldwasser-Kilian
- 7 Выбор эллиптической кривой для криптографии
- 8 Криптографические схемы на изогениях

# Порядок работы

**Формат:** лекции + сдача лабораторных работ

- после лекций выкладываются лабораторные работы
- срок сдачи: **2** недели
- за пределами срока сдачи работы принимаются с низким приоритетом и в количестве не более **2** за пару

**Экзамен:** сдать **85%** лабораторных и **курсовую**

- оценка – среднее по оценкам за сдачу лабораторных

## Определение

Уравнение Вейерштрасса **в аффинных координатах**:

$$f : y^2 + a_1xy + a_3y = x^3 + a_2x^2 + a_4x + a_6 \quad (1)$$

Уравнение над полем  $K$  – **гладкое**, если во множестве его решений над  $\overline{K}$  нет сингулярных точек.

**Эллиптическая кривая** задаётся как

$$E(K) = \{(x, y) \in K \times K : f(x, y) = 0\} \cup \{\mathcal{O}\}$$

для гладкого  $f$ .

- $\mathcal{O}$  – точка в бесконечности.
- $K$  – некоторое поле, чаще всего  $K = \mathbb{F}_q$ .

# Проективные координаты

**Уравнение Вейерштрасса** в проективных координатах:

$$F : Y^2Z + a_1XYZ + a_3YZ^2 = X^3 + a_2X^2Z + a_4XZ^2 + a_6Z^3, \quad (2)$$

где  $a_i \in K$ .

- **сингулярное**:  $\exists P \in \mathbb{P}^2(K) : \frac{dF}{dX}(P) = \frac{dF}{dY}(P) = \frac{dF}{dZ}(P) = 0$ .
- **гладкое** (или несингулярное) в противном случае.

**Эллиптическая кривая**  $E$  – множество точек  $\mathbb{P}^2(K)$ , удовлетворяющих гладкой кривой (2).

- Точка в бесконечности:  $\exists \mathcal{O} = (0 : 1 : 0)$ .
- Проективные координаты позволяют избежать деления в арифметике за счёт доп. умножений.

# Дискриминант

Как проверить, что уравнение Вейерштрасса задаёт эллиптическую кривую? Обозначим

$$\begin{aligned}d_2 &= a_1^2 + 4a_2 \\d_4 &= 2a_4 + a_1 a_3 \\d_6 &= a_3^2 + 4a_6 \\d_8 &= a_1^2 a_6 + 4a_2 a_6 - a_1 a_3 a_4 + a_2 a_3^2 - a_4^2 \\c_4 &= d_2^2 - 24d_4\end{aligned}\tag{3}$$

Тогда **дискриминант** уравнения (1) определяется как

$$\Delta = -d_2^2 d_8 - 8d_4^3 - 27d_6^2 + 9d_2 d_4 d_6.$$

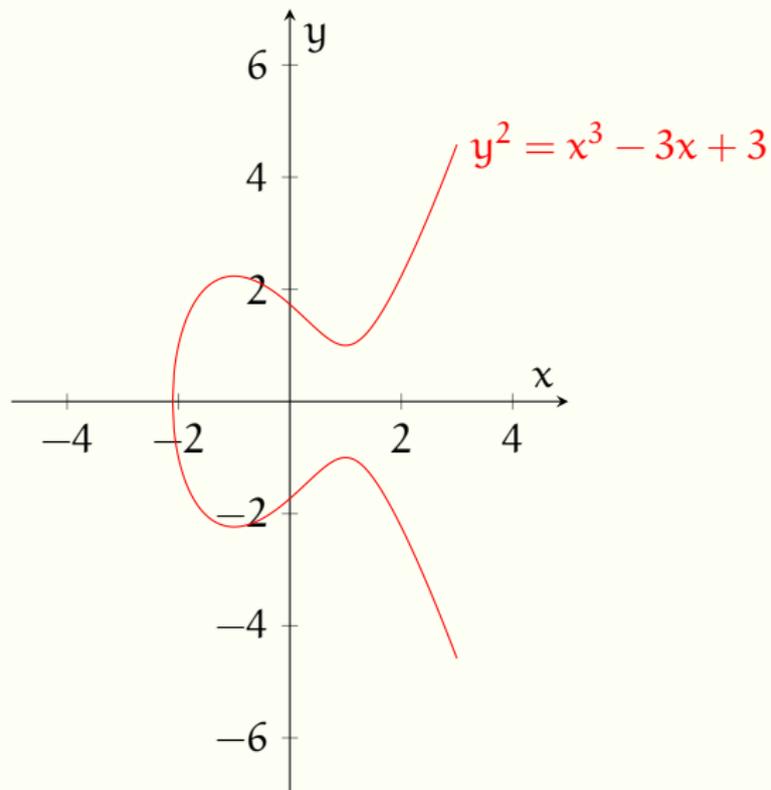
# Классификация уравнений Вейерштрасса

## Теорема [Silverman, Thm. 1.4]

- 1  $\Delta \neq 0 \iff$  кривая гладкая ( $\implies$  задаёт эллиптическую кривую)
- 2  $\Delta = 0, c_4 \neq 0 \iff$  кривая обладает узлом (node)
- 3  $\Delta = c_4 = 0 \iff$  кривая обладает точкой перегиба (cusp)

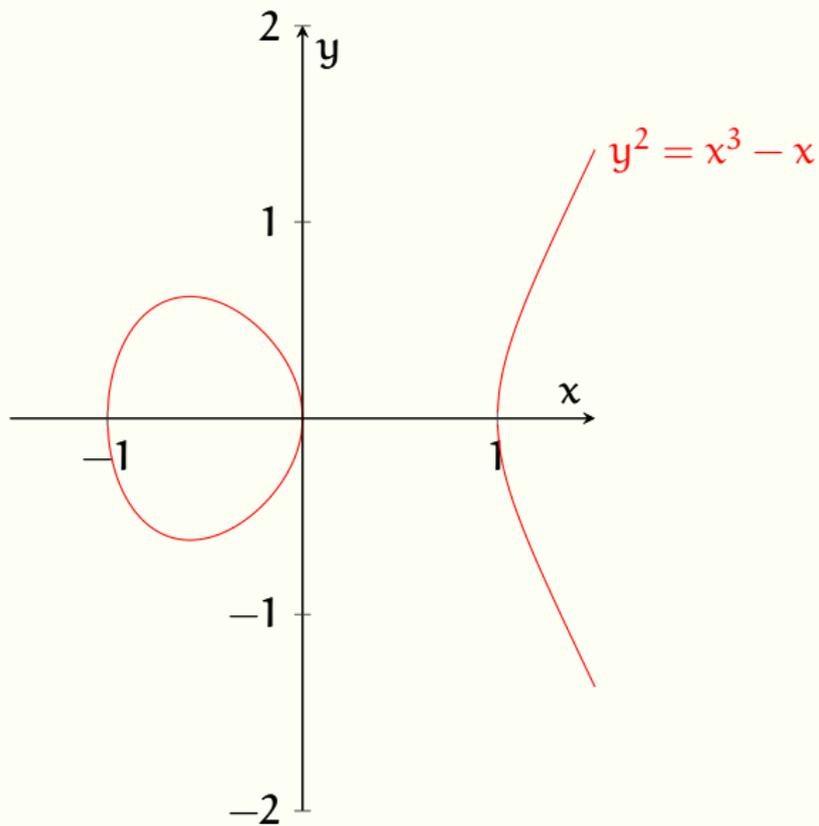
## Классификация уравнений Вейерштрасса - 2

$$\Delta < 0$$



# Классификация уравнений Вейерштрасса - 3

$$\Delta > 0$$



# Изоморфизмы эллиптических кривых

Пусть  $E_1/K, E_2/K$  – эллиптические кривые с уравнениями:

$$\begin{aligned} E_1 : y^2 + a_1xy + a_3y &= x^3 + a_2x^2 + a_4x + a_6 \\ E_2 : y^2 + a'_1xy + a'_3y &= x^3 + a'_2x^2 + a'_4x + a'_6 \end{aligned} \quad (4)$$

$E_1/K, E_2/K$  **изоморфны**, если они изоморфны как проективные многообразия.

## Теорема

$E_1 \simeq E_2 \iff \exists u, r, s, t \in K, u \neq 0$  такие, что замена

$$(x, y) \mapsto (u^2x + r, u^3y + u^2sx + t) \quad (5)$$

преобразует кривую  $E_1$  в  $E_2$ .

Изоморфизм кривых задаёт отношение эквивалентности.

# Изоморфизмы – зачем нужно?

Позволяют подбирать форму кривой под нужные свойства в арифметике. Например:

- с меньшим кол-вом коэффициентов: ускорение вычислений
- с константным временем выполнения группового закона: противодействие атакам по побочным каналам

## Краткие формы

$$E/K : y^2 + a_1xy + a_3y = x^3 + a_2x^2 + a_4x + a_6 \quad (1)$$

$\text{char } K \neq 2$ : Изоморфизм

$$(x, y) \mapsto \left( x, \frac{1}{2}(y - a_1x - a_3) \right)$$

преобразует  $E/K$  к виду:

$$E/K : y^2 = 4x^3 + d_2x^2 + 2d_4x + d_6. \quad (6)$$

$\text{char } K \neq 2, 3$ : Изоморфизм

$$(x, y) \mapsto \left( \frac{x - 3d_2}{36}, \frac{y}{216} \right)$$

Преобразует (6) к виду:

$$E/K : y^2 = x^3 + ax + b \quad (7)$$

$$a = -27c_4$$

$$b = -56(d_2^3 + 36d_2d_4 - 216d_6)$$

## Краткие формы - 2

В последнем случае,

$$\Delta = -16(4a^3 + 27b^2)$$

$\text{char}K = 2$ :

$$a_1 \neq 0 \implies (x, y) \mapsto \left( a_1^2 x + \frac{a_3}{a_1}; a_1^3 y + \frac{a_1^2 a_4 + a_3^2}{a_1^3} \right)$$

$$E/K : y^2 + xy = x^3 + a_2'x^2 + a_6' \quad (8)$$

$$a_1 \neq 0 \implies (x, y) \mapsto (x + a_2, y)$$

$$E/K : y^2 + a_3y = x^3 + a_4x + a_6 \quad (9)$$

# Определение изоморфности кривых

**j-инвариант** эллиптической кривой  $E$ :

$$j(E) = \frac{c_4^3}{\Delta}$$

или для краткой формы  $j(E) = -1728 \frac{4a^3}{\Delta}$ .

## Теорема

$$E_1 \simeq E_2 \text{ над } \bar{K} \iff j(E_1) = j(E_2)$$

Определение изоморфности кривых над полем  $K$ :  
проверка условий теоремы. Если выполняется –  
составление и решение системы уравнений используя (5).

# Литература

- 1 Washington L.C. "Elliptic curves number theory and cryptography"
- 2 Menezes A. "Elliptic curve public key cryptosystems"
- 3 Hankerson D., Menezes A., Vanstone S. "Guide to elliptic curve cryptography"
- 4 Blake I., Seroussi G., Smart N. "Elliptic Curves in Cryptography"
- 5 Silverman J.H. "The Arithmetic of Elliptic Curves"

Контакты

snovoselov@kantiana.ru

**Страница курса:**

[crypto-kantiana.com/semyon.novoselov/teaching/elliptic\\_curves\\_2025](https://crypto-kantiana.com/semyon.novoselov/teaching/elliptic_curves_2025)

# Темы курсовых

- 1 Кriptoанализ схем на изогениях (несколько тем)
- 2 Схема цифровой подписи SQISign
- 3 Атака Кастрика-Декру
- 4 [crypto-kantiana.com/thesis\\_topics.html](https://crypto-kantiana.com/thesis_topics.html)