

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РФ**  
**Федеральное государственное бюджетное образовательное**  
**учреждение высшего образования**  
**«Московский Авиационный Институт»**  
**(Национальный Исследовательский Университет)**

**Институт: №8 «Информационные технологии**  
**и прикладная математика»**  
**Кафедра: 806 «Вычислительная математика**  
**и программирование»**

Лабораторная работа № 5  
по курсу «Криптография»

Группа: М8О-306Б-21

Студент: Н. И. Лохматов

Преподаватель: А. В. Борисов

Оценка:

Дата: 30.03.2024

Москва, 2024

## ОГЛАВЛЕНИЕ

1	Тема.....	3
2	Задание.....	3
3	Теория .....	4
4	Ход лабораторной работы.....	6
5	Выводы .....	6

## **1 Тема**

Подбор эллиптической кривой и поиск порядка её точки за заданное время.

## **2 Задание**

Подобрать такую эллиптическую кривую, порядок точки которой полным перебором находится за 10 минут на ПК. Упомянуть в отчёте результаты замеров работы программы, характеристики вычислителя. Также указать какие алгоритмы и/или теоремы существуют для облегчения и ускорения решения задачи полного перебора. Рассмотреть для случая конечного простого поля  $Z_p$ .

### 3 Теория

Но для нас достаточно того, что эллиптическая кривая — это просто множество точек, описываемое уравнением:

$$y^2 = x^3 + ax + b, \text{ где } 4x^3 + 27b^2 \neq 0$$

Порядок точки  $p$  на эллиптической кривой — это наименьшее положительное число  $n$ , такое что  $np=O$ , где  $O$  — "бесконечно удаленная" точка, служащая нейтральным элементом группы.

Для нахождения порядка точки методом полного перебора необходимо последовательно вычислять  $np$  для  $n = 1, 2, 3, \dots$ , пока не будет найдено  $n$ , для которого  $np = O$ . Этот метод чрезвычайно ресурсоемкий для больших значений  $p$ .

Ниже в блоке теории рассмотрю теоремы и алгоритмы для ускорения решения задачи полного перебора.

#### Теоремы Хассе

Для эллиптической кривой над полем  $\mathbb{Z}_p$ , порядок кривой (количество точек на кривой) ограничен теоремой Хассе:  $|N - (p + 1)| \leq 2\sqrt{p}$ , где  $N$  — порядок кривой. Эта теорема позволяет сузить диапазон для поиска порядка точки.

#### Алгоритм Шуфа

Вычисляет порядок эллиптической кривой за полиномиальное время. Он не предназначен для нахождения порядка отдельной точки, но знание порядка кривой может помочь в этом. Алгоритм Шуфа основан на использовании полиномов деления для эллиптической кривой и применении их к вычислению порядка кривой в полиномиальное время относительно размера поля. Основная идея заключается в том, чтобы вычислить, как точки эллиптической кривой умножаются на малые простые числа, и использовать эти данные для сужения возможного порядка кривой.

## **Алгоритм Полларда (Полига-Хеллмана)**

Алгоритм Полларда (иногда неверно называемый Поллига-Хеллманом) для  $p$ -метода факторизации, а также его модификация для нахождения порядка элемента в группе, используют идею случайных прогулок для определения циклов и, соответственно, факторов порядка группы. Выбираются случайные точки и выполняются операции группы (например, сложение точек на эллиптической кривой), формируя "случайную прогулку" по элементам группы. Используется идея Флойда для обнаружения циклов в последовательности точек. Когда цикл найден, можно вычислить порядок (или фактор порядка) элемента.

## **Алгоритм Бейбиджа-Шэнкса**

Алгоритм Бейбиджа-Шэнкса предназначен для нахождения логарифма в группе (в нашем контексте — порядка точки на эллиптической кривой), используя метод "встречи посередине". Этот алгоритм эффективен, когда размер группы известен и невелик. Проблема нахождения порядка разбивается на две меньшие задачи, которые решаются независимо, обычно через создание двух списков: один для "прямых" операций, другой — для "обратных". Ищется совпадение между значениями в двух списках, что позволяет вычислить искомый порядок (или логарифм) "по середине" изначальной задачи.

## 4 **Ход лабораторной работы**

Характеристики ПК (ноутбука):

Процессор AMD Ryzen 5 5500U (6 ядер, 12 потоков, базовая частота 2.1 ГГц)

16 Гб оперативной памяти типа DDR4 (скорость 3200 МГц)

Работу я выполнял на языке Python. Основная идея алгоритма: выбор параметров кривой, генерация точек на ней и вычисление порядка случайной точки с последующим увеличением параметра  $p$  для поиска подходящей кривой. Программа запрашивает у пользователя параметры  $a$ ,  $b$  и  $p$  для эллиптической кривой и время, в течение которого должен выполняться поиск. Затем, используя экземпляр класса `EllipticCurve`, программа в цикле ищет такую кривую, порядок точки которой можно вычислить в указанное время. Для этого программа увеличивает параметр  $p$  на фиксированное значение (3000) на каждой итерации, пытаясь найти подходящую кривую.

Класс `EllipticCurve`:

Инициализация: принимает коэффициенты  $a$ ,  $b$  и  $p$ , проверяя условие несингулярности кривой.

Проверка принадлежности точки кривой: метод `is_elliptic_curve` используется для проверки, удовлетворяет ли точка уравнению эллиптической кривой.

Вычисление обратного элемента: метод `inverse_of` вычисляет обратный элемент для заданного числа в поле по модулю  $p$ , используя расширенный алгоритм Евклида.

Сложение точек на кривой: метод `add_points` реализует операцию сложения двух точек на эллиптической кривой.

Вычисление порядка точки: метод `order_point` находит порядок заданной точки путём повторного сложения точки с самой собой до тех пор, пока не будет достигнута нейтральная точка.

Шаг итерации: метод `step` выполняет один шаг итерации, включая генерацию точек на кривой и вычисление порядка случайно выбранной точки.

Проверка на простоту и поиск следующего простого числа: методы `is_prime_number` и `get_next_prime_number` используются для проверки чисел на простоту и поиска следующего простого числа, начиная с заданного значения.

Но из-за того, что я использовал Python, программа работала сильно дольше заданного времени. Вот ряд тестов:

Входные данные:

a: 34567

b: 22887

p: 661

Далее я вводил время 2, 4, 8, 32, 64, 128 и 256

```
# 2s => 8.49s | 1 iter
# 4s => 8.40s | 1 iter
# 8s => 8.61s | 1 iter
# 32s => 8.29s | 1 iter | 60.86s | 2 iter
# 64s => 8.22s | 1 iter | 57.68 | 2 iter | 218.48s | 3 iter
# 128s => 8.28s | 1 iter | 59.55s | 2 iter | 216.15s | 3 iter
# 256s => 8.21s | 1 iter | 57.80s | 2 iter | 215.64s | 3 iter | 587.70s | 4 iter
```

При вводе 256, программа работала 587 секунд, что примерно равно 10 минутам.

Результат:

```
# y^2 = x^3 + 3878*x + 22887 % 30689
# Curve order: 30605
# Point (6284, 17343) order: 186148
# Time: 587.7021234035492 seconds
```

Найденная кривая:  $y^2 = x^3 + 3878x + 22887$

## **5 Выводы**

В ходе выполнения лабораторной работы я подобрал такую эллиптическую кривую, порядок точки которой полным перебором находится за 587 секунд. Также я описал теорему Хассе и ряд алгоритмов для оптимизации решения этой задачи.



## **6      Список используемой литературы**

Доступно о криптографии на эллиптических кривых -  
<https://habr.com/ru/articles/335906/>