

МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ РЕСПУБЛИКИ БЕЛАРУСЬ
БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
МЕХАНИКО-МАТЕМАТИЧЕСКИЙ ФАКУЛЬТЕТ
Кафедра дифференциальных уравнений и системного анализа

ОТЧЕТ О ПРОХОЖДЕНИИ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ПРАКТИКИ

Студентка группы 5, 2 курса, специальности
1-31 03 09 Компьютерная математика
и системный анализ

В.С. Шклярник

Руководитель практики от кафедры

Д.Н. Чергинец

Минск 2023

ОГЛАВЛЕНИЕ

ЗАДАНИЕ НА ВЫЧИСЛИТЕЛЬНУЮ ПРАКТИКУ	3
ВВЕДЕНИЕ	4
ОСНОВНАЯ ЧАСТЬ ОТЧЕТА	5
ЗАКЛЮЧЕНИЕ	11
СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	12
ПРИЛОЖЕНИЕ	13

ЗАДАНИЕ НА ВЫЧИСЛИТЕЛЬНУЮ ПРАКТИКУ

Тема: Эндоморфизмы эллиптических кривых и проблема дискретного логарифма

Содержание работы:

1. Эллиптическая кривая в форме Вейерштрасса;
2. Эндоморфизмы эллиптических кривых;
3. Эффективно вычисляемые эндоморфизмы эллиптических кривых;
4. Эллиптические кривые при $a = 0, b = 7$ и $p \equiv 1 \pmod{3}$ с простым порядком n
 - Всегда ли $n \equiv 1 \pmod{3}$?
 - Решение уравнения $xG = P_1$ по известному решению уравнения $xG = P_2$, где P_1 и P_2 имеют одинаковую координату y .
 - Решение уравнения $xG = P_1$ по известному решению уравнения $xG = P_2 - P_1$, где P_1 и P_2 имеют одинаковую координату y .
 - Поиск других свойств данной кривой.
5. Реализация изученных алгоритмов в Python.

ВВЕДЕНИЕ

Данная исследовательская работа посвящена анализу эффективно вычисляемых эндоморфизмов эллиптических кривых и их применению в решении проблемы дискретного логарифма.

Целью работы является решение в частном случае задачи поиска дискретного логарифма на эллиптических кривых вида $y^2 = x^3 + 7$ с простым порядком n с помощью эффективно вычисляемых эндоморфизмов.

В рамках вычислительной практики мной были изучены понятия эллиптической кривой в конечном поле, эллиптической кривой в форме Вейерштрасса, понятие дискретного логарифма на эллиптической кривой. Я изучила понятие эндоморфизма эллиптических кривых, рассмотрела некоторые примеры эффективно вычисляемых эндоморфизмов. Для эллиптических кривых вида $y^2 = x^3 + 7$ с простым порядком n решены поставленные задачи:

- Всегда ли $n \equiv 1 \pmod{3}$?
- Поиск решения уравнения $xG = P_1$ по известному решению уравнения $xG = P_2$, где P_1 и P_2 имеют одинаковую координату y .
- Поиск решения уравнения $xG = P_1$ по известному решению уравнения $xG = P_2 - P_1$, где P_1 и P_2 имеют одинаковую координату y .

Кроме того, я реализовала в Python алгоритмы решения рассматриваемых задач поиска дискретного логарифма и протестировала корректность их работы как на кривых малого порядка, так и на эллиптической кривой SECP256k1, которая используется в протоколах системы Bitcoin.

ОСНОВНАЯ ЧАСТЬ ОТЧЕТА

Выполняемое мной задание можно разделить на теоретическую часть, в которой я изучала необходимый для решения поставленных задач материал, а затем решала задачи непосредственно математически, и практическую часть, в которой я реализовывала алгоритмы решения задач поиска дискретного логарифма, а затем тестировала их корректность. В основной части отчета мной будут приведены как необходимые теоретические сведения, касающиеся моего исследования, так и описание выполненной работы по разделам индивидуального задания.

Эллиптическая кривая в форме Вейерштрасса

Эллиптической кривой E над полем K называется множество точек $(x, y) \in K^2$, удовлетворяющих уравнению:

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

где $a_i \in K$. Такая кривая должна быть неособой в том смысле, что частные производные функции $F = y^2 + a_1xy + a_3y - x^3 - a_2x^2 - a_4x - a_6$ по переменным x, y не должны обращаться в нуль одновременно ни в одной точке кривой. Кроме того, к эллиптической кривой добавляют бесконечно удаленную точку O . Уравнение (1) называется длинной формой уравнения Вейерштрасса.

Для эллиптической кривой E вводятся следующие константы:

$$b_2 = a_1^2 + 4a_2,$$

$$b_4 = a_1a_3 + 2a_4,$$

$$b_6 = a_3^2 + 4a_6,$$

$$b_8 = a_1^2a_6 + 4a_2a_6 - a_1a_3a_4 + a_2a_4^2,$$

$$\Delta = -b_2^2b_8 - 8b_4^3 - 27b_6^2 + 9b_2b_4b_6,$$

где число Δ называют дискриминантом кривой E . Кривая неособа тогда и только тогда, когда $\Delta \neq 0$, что мы и будем полагать далее. В конечном поле простого порядка p , $p > 3$ допускается замена переменных

$$\begin{aligned}x &= x' - \frac{b_2}{12}, \\y &= y' - \frac{a_1}{2}\left(x' - \frac{b_2}{12}\right) - \frac{a_3}{2},\end{aligned}$$

переводящая кривую E' , заданную уравнением (1) в изоморфную ей кривую E , определяемую следующим уравнением (короткая или нормальная форма Вейерштрасса):

$$y^2 = x^3 + ax + b \quad (2)$$

при некоторых $a, b \in K$. Дискриминант такой кривой равен $-16(4a^3 + 27b^2)$. [1, с. 55]. На эллиптической кривой вводятся операции сложения точек и умножения точки на скаляр. Отметим также, что точки эллиптической кривой образуют аддитивную абелеву группу.

Эндоморфизмы эллиптических кривых

Эндоморфизмом эллиптической кривой E называется рациональное отображение $\phi : E \rightarrow E$, для которого $\phi(O) = O$. Эндоморфизм E также является гомоморфизмом абелевой группы точек кривой E . [2]

Эффективно вычисляемые эндоморфизмы эллиптических кривых

Рассмотрим некоторые примеры эффективно вычисляемых эндоморфизмов эллиптических кривых.

Пример 1. Пусть E - эллиптическая кривая над полем \mathbb{F}_p . Для каждого $m \in \mathbb{Z}$ умножение на число m $[m] : P \mapsto mP$ является эндоморфизмом над полем \mathbb{F}_p . Частным случаем является отображение $P \mapsto -P$.

Пример 2. Пусть снова E - эллиптическая кривая над полем \mathbb{F}_p . Тогда возведение в q степень $\phi : E \rightarrow E$, $(x, y) \mapsto (x^p, y^p)$ и $O \mapsto O$ является эндоморфизмом, называемым эндоморфизмом Фробениуса. Поскольку возведение в степень по простому модулю p выполняется с помощью линейного алгоритма быстрого воз-

ведения в степень, вычисление $\phi(P)$ можно считать эффективным.

Пример 3. Пусть $p \equiv 1 \pmod{4}$ - простое число. Рассмотрим эллиптическую кривую

$$E_1 : y^2 = x^3 + ax,$$

определенную над полем \mathbb{F}_p . Пусть $\alpha \in \mathbb{F}_p$ - элемент порядка 4. Тогда отображение $\phi : (x, y) \mapsto (-x, \alpha y)$ и $\mathcal{O} \mapsto \mathcal{O}$ - эндоморфизм над полем \mathbb{F}_p . Если $P \in E(\mathbb{F}_p)$ - точка простого порядка n , тогда ϕ действует на $\langle P \rangle$ как оператор умножения $[\lambda]$, т.е., $\phi(Q) = \lambda Q$ для всех $Q \in \langle P \rangle$, где $\lambda \in \mathbb{Z}$ удовлетворяет $\lambda^2 \equiv -1 \pmod{n}$. Заметим, что $\phi(Q)$ можно вычислить с помощью одной операции умножения в \mathbb{F}_p .

Пример 4. Пусть $p \equiv 1 \pmod{3}$ - простое. Рассмотрим эллиптическую кривую

$$E_2 : y^2 = x^3 + b$$

над полем \mathbb{F}_p . Пусть $\beta \in \mathbb{F}_p$ - элемент порядка 3. Тогда отображение $\phi : (x, y) \mapsto (\beta x, y)$ и $\mathcal{O} \mapsto \mathcal{O}$ есть эндоморфизм над полем \mathbb{F}_p . Если $P \in E(\mathbb{F}_p)$ точка простого порядка n , тогда ϕ действует на $\langle P \rangle$ как оператор умножения $[\lambda]$, где $\lambda \in \mathbb{Z}$ удовлетворяет характеристическому уравнению $\lambda^2 + \lambda \equiv -1 \pmod{n}$. Заметим, что $\phi(Q)$ также можно вычислить с помощью единственной операции умножения. [2, с. 3]

Дискретное логарифмирование на эллиптической кривой

Пусть p — простое число, a, b — целые числа, отличные от нуля по модулю p . Предположим, что существует целое число k такое, что

$$a^k \equiv b \pmod{p}$$

Классическая задача дискретного логарифмирования состоит в том, чтобы найти k . В более общем случае пусть G будет группой и пусть $a, b \in G$. Предположим, мы знаем, что $a^k = b$ для некоторого целого числа k . В этом контексте задача дискретного логарифмирования снова состоит в том, чтобы найти k . Кроме того, G может быть группой точек эллиптической кривой $E(\mathbb{F}_p)$, и в этом случае A и B являются точками на E , и мы должны найти целое число k , такое, что $kA = B$.

Эллиптические кривые при $a = 0$, $b = 7$ и $p \equiv 1 \pmod{3}$ с простым порядком n

Областью моего исследования являются эллиптические кривые вида $y^2 = x^3 + 7$ над полем простого порядка p , для которых порядок кривой n также простое число. Ответим вначале на вопрос о порядке данной кривой, а именно, всегда ли $n \equiv 1 \pmod{3}$? Воспользуемся следующей теоремой [3, с. 6]:

Теорема 1. Пусть $p \equiv 1 \pmod{3}$ - простое число и пусть $E(\mathbb{F}_p) : y^2 = x^3 + B$ - эллиптическая кривая. Тогда для порядка n справедливо:

$$n = \begin{cases} p + 1 + 2a & B \text{ вычет шестой степени по модулю } p, \\ p + 1 - 2a & B \text{ кубический, но не квадратичный вычет по модулю } p, \\ p + 1 - a \pm 3b & B \text{ квадратичский, но не кубический вычет по модулю } p, \\ p + 1 + a \pm 3b & B \text{ не является квадратическим или кубическим вычетом} \end{cases}$$

где $p = a^2 + 3b^2$, $b > 0$, и $a \equiv 2 \pmod{3}$.

Последовательно вычисляя остатки от деления n на 3 в каждом из случаев, получим, что если $B = 7$ является квадратическим вычетом или вычетом шестой степени, то порядок n делится на 3, то есть n не является простым числом, что не соответствует рассматриваемым в данной работе кривым, а если $B = 7$ является кубическим вычетом или же вовсе не является вычетом 2 или 3 степени, то $n \equiv 1 \pmod{3}$.

Для решения поставленных задач, связанных с вычислением дискретного логарифма на рассматриваемой кривой следует воспользоваться свойствами эндоморфизма, ранее описанного в Примере 4. Кроме того, поскольку $n \equiv 1 \pmod{3}$, а эндоморфизм использует константу β порядка 3, то получаем, что множество точек кривой разбивается на тройки точек с одинаковой координатой y . Это найденное мной свойство рассматриваемой кривой в сущности позволяет решить поставленные задачи поиска дискретного логарифма. Для характеристического уравнения $\lambda^2 + \lambda \equiv -1$ верно

$$\lambda^3 \equiv -\lambda(\lambda + 1) \equiv -\lambda^2 - \lambda \equiv 1 \pmod{n},$$

то есть λ является элементом порядка 3 в поле \mathbb{F}_p .

Теперь опишем алгоритм решения первой задачи: решить уравнение $xG = P_1$ по известному решению уравнения $xG = P_2$, где P_1 и P_2 имеют одинаковую координату

нату y . Пусть $P_2 = tG$. Поскольку точки P_1, P_2 имеют одинаковую координату y , а множество точек кривой разбивается на тройки, то существует также третья точка P_3 с той же ординатой. Применяя эндоморфизм $\phi : (x, y) \mapsto (\beta x, y)$ к точке P_1 получим либо известную нам точку P_2 , либо точку P_3 . Если в результате точка P_1 перешла в P_2 , то получаем

$$\lambda P_1 = P_2 = tG \Rightarrow \lambda xG = tG \Rightarrow x = t\lambda^{-1} \pmod{n}$$

Если же точка P_1 перешла в P_3 , то

$$\lambda P_1 = P_3, \lambda P_3 = P_2 = tG \Rightarrow \lambda^2 P_1 = tG \Rightarrow \lambda^2 xG = tG \Rightarrow x = t\lambda^{-2} \pmod{n}$$

Для реализации данного алгоритма необходимо лишь вычислить β, λ как нетривиальные кубические корни из 1 по модулям p, n соответственно.

Перейдем ко второй из рассматриваемых задач: решить уравнение $xG = P_1$ по известному решению уравнения $xG = P_2 - P_1$, где P_1 и P_2 имеют одинаковую координату y . Если применяя эндоморфизм к P_1 мы получили точку P_2 , то дискретный логарифм вычисляется следующим образом:

$$\begin{aligned} tG = P_2 - P_1 &= \lambda P_1 - P_1 = \lambda xG - xG \Rightarrow \\ &\Rightarrow t = \lambda x - x = x(\lambda - 1) \Rightarrow \\ &\Rightarrow x = t(\lambda - 1)^{-1} \pmod{n} \end{aligned}$$

Если же точка P_1 перешла в P_3 , то

$$x = t(\lambda^2 - 1)^{-1} \pmod{n}$$

Реализация алгоритмов в Python

Таким образом, я вывела математические алгоритмы решения поставленных задач поиска дискретного логарифма, после чего реализовала данные алгоритмы на языке Python, в среде Jupyter Notebook. Для реализации мне потребовались классы `Curve` и `Point`, описывающие эллиптическую кривую и точку эллиптической кривой соответственно. Данные классы были реализованы мной ранее в курсовой работе. Кроме того, я использовала функцию `nthroot_mod` из модуля `nttheory.residue_nttheory` библиотеки `sympy` для вычисления нетривиальных корней из единицы по простому модулю, поскольку встроенная функция `pow` возвращает лишь единственный тривиальный корень 1, который не подходит для дальнейших вычислений. Корректность работы реализованных алгоритмов

я тестировала как на кривой малого порядка $p = 43$, $n = 31$, так и на кривой SECP256k1, для которой как модуль $p = 2^{256} - 2^{32} - 2^9 - 2^8 - 2^7 - 2^6 - 2^4 - 1$, так и порядок кривой n являются числами порядка 256. В обоих случаях алгоритмы возвращали правильные ответы, а проводимые тесты приведены в приложении к отчету. Анализ скорости выполнения вычислений, а также сравнение с существующими алгоритмами вычисления дискретного логарифма на эллиптических кривых, на мой взгляд, не имеет смысла, поскольку в данной работе рассматривается задача поиска дискретного логарифма лишь для частного вида эллиптической кривой, и каждый из описанных мной алгоритмов выполняет не более десяти арифметических операций, что обеспечивает несравнимо большую скорость, чем существующие алгоритмы вычисления дискретного логарифма в общем случае.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе прохождения вычислительной практики я приобрела как практические навыки, так и теоретические знания в сфере криптографии, а именно в области эллиптических кривых и проблемы дискретного логарифма. В ходе моего исследования я познакомилась с понятием эндоморфизма эллиптических кривых и изучила некоторые примеры эффективно вычисляемых эндоморфизмов. Решая поставленные передо мной задачи, я вывела ряд свойств эллиптической кривой вида $y^2 = x^3 + 7$, что позволило мне получить алгоритм для решения задачи дискретного логарифма в некоторых частных случаях. Кроме того, алгоритмы поиска дискретного логарифма были реализованы и протестированы на различных кривых, включая кривую SECP256k1, используемую в протоколах системы Bitcoin. Реализация алгоритмов была выполнена на языке программирования Python.

В заключение хотелось бы отметить, что данная практика была очень полезной и позволила мне расширить свои знания и навыки в области криптографии. На основе полученного опыта, я планирую дальнейшее изучение и исследование данной тематики с целью применения этих знаний в различных областях информационной безопасности и криптографии.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- [1] Сمارт, Н. Криптография / Н. Смарт ; пер. с англ. С. А. Кулешова под ред. С. К. Ландо. - Москва : Техносфера, 2006.
- [2] Faster Point Multiplication on Elliptic Curves with Efficient Endomorphisms [Электронный ресурс]–
Режим доступа: <https://www.iacr.org/archive/crypto2001/21390189.pdf>
- [3] On Orders of Elliptic Curves over Finite Fields, Rose-Hulman Undergraduate Mathematics Journal [Электронный ресурс]–
Режим доступа: <https://paperity.org/p/162644881/on-orders-of-elliptic-curves-over-finite-fields>
- [4] A survey of elliptic curves for proof systems by Diego F. Aranha, Youssef El Housni, Aurore Guillevic [Электронный ресурс]–
Режим доступа: <https://inria.hal.science/hal-03667798/document>

ПРИЛОЖЕНИЕ

Режим доступа: <https://github.com/ksprski/practice2023>