Математические основы защиты информации и информационной безопасности. Лабораторная работа №7

Дискретное логарифмирование в конечном поле

Студент: Масолова Анна Олеговна НФИмд-02-21 Преподаватель: Кулябов Дмитрий Сергеевич

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задачи	6
3	Теоретические сведения 3.1 р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования	7 7
4	Выполнение работы 4.1 Реализация алгоритмов	9 9
5	Выводы	13
Сп	писок литературы	14

List of Figures

4.1 Пример алгоритма р-Полларда		12
---------------------------------	--	----

List of Tables

1 Цель работы

Изучение алгоритма р-Полларда для задач дискретного логарифмирования.

2 Задачи

Реализовать программно алгоритм, реализующий р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования

3 Теоретические сведения

Задача обращения функции g^x в некоторой конечной мультипликативной группе G.

Наиболее часто задачу дискретного логарифмирования рассматривают в мультипликативной группе кольца вычетов или конечного поля, а также в группе точек эллиптической кривой над конечным полем. Эффективные алгоритмы для решения задачи дискретного логарифмирования в общем случае неизвестны.

Для заданных g и a решение x уравнения $g^x = a$ называется дискретным логарифмом элемента a по основанию g.

3.1 р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования

- Вход. Простое число p, число a порядка r по модулю p, целое число b, 1 < b < p; отображение f, обладающее сжимающими свойствами и сохраняющее вычислимость логарифма.
- Выход. Показатель x, для которого $a^x \equiv b(modp)$, если такой показатель существует.
- 1. Выбрать произвольные числа u,v и положить $c=a^ub^v(modp), d=c$
- 2. Выполнять c=f(c)(modp), d=f(f(d))(modp), вычисляя при этом логарифмы для c и d как линейные функции от x по модулю r, до получения

равенства $c \equiv d(modp)$

3. Приравняв логарифмы для c и d, вычислить логарифм x решением сравнения по модулю r. Результат: x или "Решений нет".

Подробнее об алгоритме: [2]

4 Выполнение работы

4.1 Реализация алгоритмов

```
def ext_euclid(a, b):
    if b == 0:
        return a, 1, 0
    else:
        d, xx, yy = ext_euclid(b, a % b)
        x = yy
        y = xx - (a // b) * yy
        return d, x, y
def inverse(a, n):
    return ext_euclid(a, n)[1]
def xab(x, a, b, value):
    (G, H, P, Q) = value
    sub = x \% 3
    if sub == 0:
        x = x * value[0] % value[2]
```

$$a = (a + 1) \% Q$$

x = x * value[1] % value[2]

b = (b + 1) % value[2]

if sub == 2:

x = x * x % value[2]

a = a * 2 % value[3]

b = b * 2 % value[3]

return x, a, b

return pow(g, x, p) == h

def pollard(G, H, P):

$$Q = int((P - 1) // 2)$$

$$x = G * H$$

a = 1

b = 1

X = x

A = a

B = b

```
for i in range(1, P):
        x, a, b = xab(x, a, b, (G, H, P, Q))
        X, A, B = xab(X, A, B, (G, H, P, Q))
        X, A, B = xab(X, A, B, (G, H, P, Q))
        if x == X:
            break
    nom = a - A
    denom = B - b
    res = (inverse(denom, Q) * nom) % Q
    if verify(G, H, P, res):
        return res
    return res + Q
if __name__ == '__main__':
    args = [(10, 64, 107)]
    for arg in args:
        res = pollard(*arg)
     print("{} ** {} = {} (mod {})".format(arg[0], res, arg[1], arg[2]))
        print("Verify result: ", end="")
        if verify(arg[0], arg[1], arg[2], res):
            print("verified")
        else:
```

4.2 Пример алгоритма р-Полларда для задач дискретного логарифмирования

На рис. 4.1 представлены результаты работы р-метода Полларда для задач дискретного логарифмирования:

```
10 ** 20 ≡ 64 (mod 107)
Verify result: verified
```

Figure 4.1: Пример алгоритма р-Полларда

5 Выводы

В ходе выполнения работы был успешно изучен p-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования, а также был реализован программно на языке Python.

Список литературы

- 1. Ро-алгоритм Полларда [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: http s://ru.wikipedia.org/wiki/Po-алгоритм_Полларда.
- 2. Дискретное логарифмирование [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: https://ru.wikipedia.org/wiki/Дискретное_логарифмирование.