

# **Отчёт по лабораторной работе 7**

**Дискретное логарифмирование в конечном поле**

Гебриал Ибрам Есам Зекри НФИ-02-22

# Содержание

1	Цель работы	5
2	Теоретические сведения	6
3	Выполнение лабораторной работы	8
4	Выводы	11
5	Список литературы	12

## List of Tables

# List of Figures

3.1	Функция для расширенного алгоритма Евклида и обратного значения . . . . .	8
3.2	Функция хаб . . . . .	9
3.3	Функция для алгоритма pollard . . . . .	9
3.4	Функция verify и блок работы программы . . . . .	10
3.5	Результат алгоритма . . . . .	10

# 1 Цель работы

Реализация алгоритма, реализующий р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования.

## 2 Теоретические сведения

Пусть в некоторой конечной мультипликативной абелевой группе  $G$  задано уравнение

$$g^x = a$$

Решение задачи дискретного логарифмирования состоит в нахождении некоторого целого неотрицательного числа  $x$ , удовлетворяющего уравнению. Если оно разрешимо, у него должно быть хотя бы одно натуральное решение, не превышающее порядок группы. Это сразу даёт грубую оценку сложности алгоритма поиска решений сверху — алгоритм полного перебора нашёл бы решение за число шагов не выше порядка данной группы.

Чаще всего рассматривается случай, когда группа является циклической, порождённой элементом  $g$ . В этом случае уравнение всегда имеет решение. В случае же произвольной группы вопрос о разрешимости задачи дискретного логарифмирования, то есть вопрос о существовании решений уравнения, требует отдельного рассмотрения.

### **p-алгоритм Поллрада**

- 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  $a^x = b(mod p)$ , если такой показатель существует.

1. Выбрать произвольные целые числа  $u, v$  и положить  $c = a^u b^v \pmod{p}, d = c$
2. Выполнять  $c = f(c) \pmod{p}, d = f(f(d)) \pmod{p}$ , вычисляя при этом логарифмы для  $c$  и  $d$  как линейные функции от  $x$  по модулю  $r$ , до получения равенства  $c = d \pmod{p}$
3. Приняв логарифмы для  $c$  и  $d$ , вычислить логарифм  $x$  решением сравнения по модулю  $r$ . Результат  $x$  или РЕШЕНИЯ НЕТ.

### 3 Выполнение лабораторной работы

1. Написал функцию `ext_euclid` и `inverse` (рис. 3.1)

```
1▼ def ext_euclid(a, b):
2    """
3    Extended Euclidean Algorithm
4    :param a:
5    :param b:
6    :return:
7    """
8▼    if b == 0:
9        return a, 1, 0
10▼    else:
11        d, xx, yy = ext_euclid(b, a % b)
12        x = yy
13        y = xx - (a // b) * yy
14        return d, x, y
15▼ def inverse(a, n):
16    """
17    Inverse of a in mod n
18    :param a:
19    :param n:
20    :return:
21    """
22    return ext_euclid(a, n)[1]
```

Figure 3.1: Функция для расширенного алгоритма Евклида и обратного значения

2. Написал функцию `hab` (рис. 3.2)



```

23 def xab(x, a, b, xxx_todo_changeme):
24     """
25     Pollard Step
26     :param x:
27     :param a:
28     :param b:
29     :return:
30     """
31     (G, H, P, Q) = xxx_todo_changeme
32     sub = x % 3 # Subsets
33
34     if sub == 0:
35         x = x*xxx_todo_changeme[0] % xxx_todo_changeme[2]
36         a = (a+1) % Q
37
38     if sub == 1:
39         x = x * xxx_todo_changeme[1] % xxx_todo_changeme[2]
40         b = (b + 1) % xxx_todo_changeme[2]
41
42     if sub == 2:
43         x = x*x % xxx_todo_changeme[2]
44         a = a*2 % xxx_todo_changeme[3]
45         b = b*2 % xxx_todo_changeme[3]
46
47     return x, a, b

```

Figure 3.2: Функция xab

3. Написал функцию pollard (рис. 3.3)

```

49 def pollard(G, H, P):
50     # P: prime
51     # G: generator
52     Q = int((P - 1) // 2) # sub group
53     x = G*H
54     a = 1
55     b = 1
56     X = x
57     A = a
58     B = b
59     for i in range(1, P):
60         x, a, b = xab(x, a, b, (G, H, P, Q))
61         X, A, B = xab(X, A, B, (G, H, P, Q))
62         X, A, B = xab(X, A, B, (G, H, P, Q))
63
64         if x == X:
65             break
66     nom = a-A
67     denom = B-b
68     # Необходимо вычислить обратное значение, чтобы правильно вычислить
69     # дробь по модулю Q.
70     res = (inverse(denom, Q) * nom) % Q
71     if verify(G, H, P, res):
72         return res
73     return res + Q
74

```

Figure 3.3: Функция для алгоритма pollard

4. Написал функцию verify и блок работы программы(рис. 3.4)

```

75▼ def verify(g, h, p, x):
76     """
77     Verifies a given set of g, h, p and x
78     :param g: Generator
79     :param h:
80     :param p: Prime
81     :param x: Computed X
82     :return:
83     """
84     return pow(g, x, p) == h
85
86▼ args = [
87     (10, 64, 107),
88 ]
89
90
91▼ for arg in args:
92     res = pollard(*arg)
93     print(arg, ': ', res)
94     print("Validates: ", verify(arg[0], arg[1], arg[2], res))
95     print()
96

```

Figure 3.4: Функция verify и блок работы программы

5. Получил результат (рис. 3.5)

```

>_ Console x Shell x +
(10, 64, 107) : 20
Validates: True
>

```

Figure 3.5: Результат алгоритма

## 4 Выводы

Реализовал реализующий  $p$ -метод Полларда для задач дискретного логарифмирования.

## 5 Список литературы

1. Дискретное логарифмирование [Электронный ресурс] - Режим доступа:  
[https://ru.wikipedia.org/wiki/Дискретное\\_логарифмирование](https://ru.wikipedia.org/wiki/Дискретное_логарифмирование)