

# **Отчёт по лабораторной работе №7**

**Дискретное логарифмирование**

Алексей Бондарь

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>2</b>	<b>Теоретические сведения</b>	<b>5</b>
2.1	р-алгоритм Поллрада . . . . .	5
<b>3</b>	<b>Выполнение работы</b>	<b>7</b>
3.1	Реализация алгоритма на языке Python . . . . .	7
3.2	Контрольный пример . . . . .	10
<b>4</b>	<b>Выводы</b>	<b>11</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>12</b>

# List of Figures

3.1 Работа алгоритма . . . . . 10

# 1 Цель работы

Изучение задачи 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.

### 2.1 $p$ -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  $c = a^u b^v(mod p)$ ,  $d = c$
  2. Выполнять  $c = f(c)(mod p)$ ,  $d = f(d)(mod p)$ , вычисляя при этом логарифмы для  $c$  и  $d$  как линейные функции от  $x$  по модулю  $r$ , до получения равенства  $c = d(mod p)$
  3. Приняв логарифмы для  $c$  и  $d$ , вычислить логарифм  $x$  решением сравнения по модулю  $r$ . Результат  $x$  или РЕШЕНИЯ НЕТ.

## 3 Выполнение работы

### 3.1 Реализация алгоритма на языке Python

```
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, xxx):
    (G, H, P, Q) = xxx
    sub = x%3

    if sub == 0:
        x = x*xxx[0] % xxx[2]
        a = (a+1)%Q
```

```

if sub == 1:
    x = x*xxx[1] % xxx[2]
    b = (b+1) % xxx[2]

if sub == 2:
    x = x*x % xxx[2]
    a = a*2 % xxx[3]
    b = b*2 % xxx[3]

return x, a, b

def pollrad(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

def verify(g, h, p, x):
    return pow(g, x, p) == h

args = [(10, 64, 107)]

for arg in args:
    res = pollrad(*arg)
    print(arg, " : ", res)
    print("Validates: ", verify(arg[0], arg[1], arg[2], res))

```

## 3.2 Контрольный пример

```
54
55     if verify(G, H, P, res):
56         return res
57
58     return res + Q
59
60 def verify(g, h, p, x):
61     return pow(g, x, p) == h
62
63 args = [(10, 64, 107)]
64
65 for arg in args:
66     res = pollrad(*arg)
67     print(arg, " : ", res)
68     print("Validates: ", verify(arg[0], arg[1], arg[2], res))

```

(10, 64, 107) : 20  
Validates: True

In [ ]: 1

Figure 3.1: Работа алгоритма

## 4 Выводы

Изучили задачу дискретного логарифмирования.

## Список литературы

1. Дискретное логарифмирование)
2. Доступно о криптографии на эллиптических кривых