

# **Отчёт по лабораторной работе №7**

**Дискретное логарифмирование**

Мадаманов Аллаберды

# Содержание

<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>Теоретические сведения</b>	<b>5</b>
р-алгоритм Поллрада . . . . .	5
<b>Выполнение работы</b>	<b>7</b>
Реализация алгоритма на языке Python . . . . .	7
Контрольный пример . . . . .	10
<b>Выводы</b>	<b>11</b>

# Список иллюстраций

1	Работа алгоритма . . . . .	10
---	----------------------------	----

# Цель работы

Изучение задачи дискретного логарифмирования.

# 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  $c = a^u b^v(mod p)$ ,  $d = c$
  2. Выполнять  $c = f(c)(mod p)$ ,  $d = f(f(d))(mod p)$ , 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.

# Выполнение работы

## 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_todo_changeme):

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

```

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

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

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

return x, a, b

```

```

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

```

```

def verify(g, h, p, x):

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

```

```

args = [
    (10, 64, 107),
]

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

```

## Контрольный пример

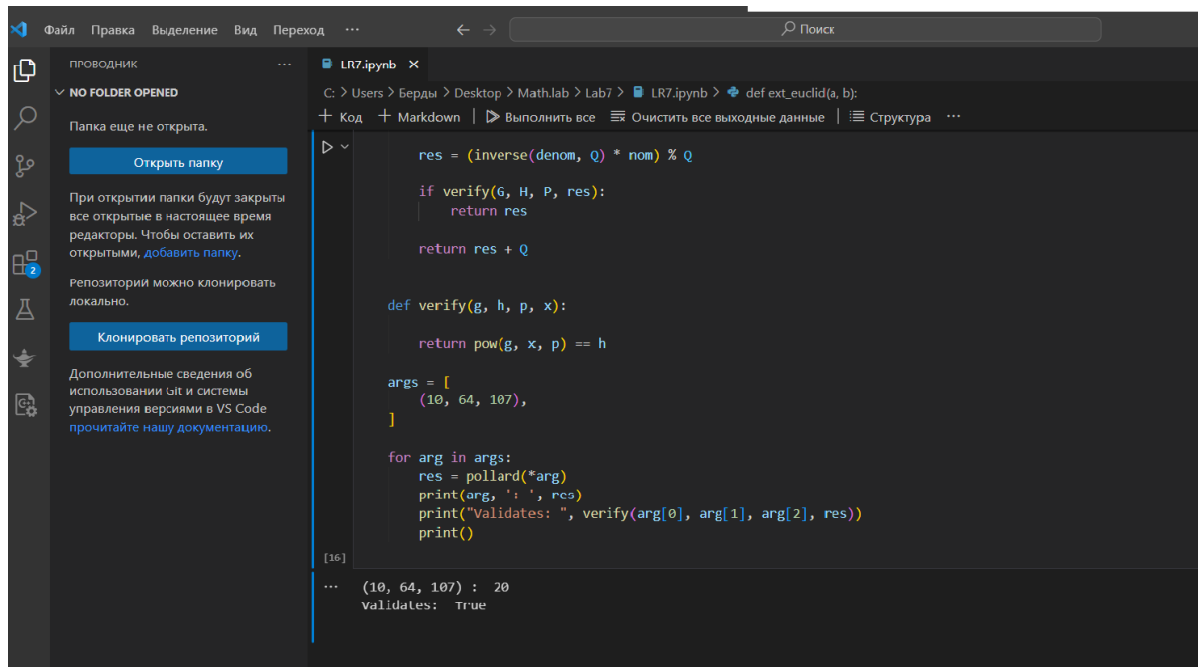


Рис. 1: Работа алгоритма

## **Выводы**

В данной работе изучили задачу дискретного логарифмирования.