

Отчет по лабораторной работе №7

**Дисциплина: Математические основы защиты информации и
информационной безопасности**

Выполнила Дяченко Злата Константиновна, НПМмд-02-22

Содержание

| | | |
|----------|---------------------------------------|----------|
| 1 | Цель работы | 4 |
| 2 | Задание | 5 |
| 3 | Теоретическое введение | 6 |
| 4 | Выполнение лабораторной работы | 7 |
| 4.1 | Шаг 1 | 7 |
| 4.2 | Шаг 2 | 8 |
| 5 | Выводы | 9 |

List of Figures

| | | |
|-----|--|---|
| 4.1 | Реализация шагов 1 и 2 алгоритма, реализующего р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования | 7 |
| 4.2 | Реализация шагов 1 и 2 алгоритма, реализующего р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования | 8 |
| 4.3 | Реализация 3 шага алгоритма | 8 |

1 Цель работы

Ознакомиться и реализовать алгоритм, реализующий p -метод Полларда для задач дискретного логарифмирования.

2 Задание

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

3 Теоретическое введение

Алгоритм, реализующий р-метод Полларда. *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 $a^x \equiv b \pmod{p}$ если такой показатель существует. 1. Выбрать произвольные целые числа u, v и положить $c \leftarrow a^u b^v \pmod{p}$, $d \leftarrow c$. 2. Выполнять $c \leftarrow f(c) \pmod{p}$, $d \leftarrow f(f(d)) \pmod{p}$, вычисляя при этом логарифмы для c и d как линейные функции от x по модулю r , до получения $c \equiv d \pmod{p}$. 3. Приравняв логарифмы для c и d , вычислить логарифм x решением сравнения по модулю r . Результат: x или “Решений нет”

4 Выполнение лабораторной работы

4.1 Шаг 1

Ознакомилась с предоставленными теоретическими данными. Для выполнения задания решила использовать язык Python. Написала функцию, реализующую 1-2 шаг алгоритма р-метода Полларда для задач дискретного логарифмирования. Код функции и результат ее использования представлен на Рисунке 1 (рис. - fig. 4.1) и Рисунке 2 (рис. - fig. 4.2). Функция принимает на вход число a , b , p , u , v и число c . Пример работы алгоритма для числа из представленных для лабораторной работы материалов также представлен на рисунке.

```
In [64]: def polard (a, b, p, u, v):  
    log_c=[]  
    log_d=[]  
    c=a**u*b**v%p  
    c_107=a**u*b**v  
    d=c  
    d_107=c_107  
    log_c.append([u, v])  
    log_d.append([u, v])  
    u_c=u  
    u_d=u  
    v_c=v  
    v_d=v  
    k=0  
    i=0  
    while (i==0):  
        if (c<53):  
            u_c+=1  
            c=(c*a)%p  
            log_c.append([u_c, v_c])  
        else:  
            v_c+=1  
            c=(c*b)%p  
            log_c.append([u_c, v_c])  
        if (d<53):  
            u_d+=1  
            d=(d*a)%p  
            if (d<53):  
                u_d+=1  
                d=(d*a)%p  
                log_d.append([u_d, v_d])  
            else:  
                v_d+=1  
                d=(d*b)%p  
                log_d.append([u_d, v_d])
```

Figure 4.1: Реализация шагов 1 и 2 алгоритма, реализующего р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования

```

        log_c.append([u_d, v_d])
    else:
        v_d+=1
        d=(d*b)%p
        if (d<53):
            u_d+=1
            d=(d*a)%p
            log_d.append([u_d, v_d])
        else:
            v_d+=1
            d=(d*b)%p
            log_d.append([u_d, v_d])
    k+=1
    print(c, log_c[k], d, log_d[k])
    if (c==d):
        return(log_c[k], log_d[k])

```

```

In [65]: log_c, log_d= polard(10, 64, 107, 2, 2)

40 [3, 2] 79 [4, 2]
79 [4, 2] 56 [5, 3]
27 [4, 3] 75 [5, 5]
56 [5, 3] 3 [5, 7]
53 [5, 4] 86 [7, 7]
75 [5, 5] 42 [8, 8]
92 [5, 6] 23 [9, 9]
3 [5, 7] 53 [11, 9]
30 [6, 7] 92 [11, 11]
86 [7, 7] 30 [12, 12]
47 [7, 8] 47 [13, 13]

```

Figure 4.2: Реализация шагов 1 и 2 алгоритма, реализующего р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования

4.2 Шаг 2

Реализовала 3 шаг алгоритма, написав функцию *poisk*. Код функции и результат ее использования представлен на Рисунке 3 (рис. - fig. 4.3). Полученный ответ совпадает с ответом, представленным в теоретических материалах.

```

In [66]: log_c
Out[66]: [7, 8]

In [67]: log_d
Out[67]: [13, 13]

In [109]: koef_1=log_c[0]-log_d[0]

In [110]: koef_2=log_c[1]-log_d[1]

In [111]: def poisk(c, k, dell):
    for i in range(1, 100):
        b=dell*i
        for j in range (1, 100):
            a=c*k*j
            if (a==b):
                return j
        b=dell*(-i)
        for j in range (1, 100):
            a=c*k*j
            if (a==b):
                return j

In [112]: q=poisk(koef_1, koef_2, 53)

In [113]: q
Out[113]: 20

```

Figure 4.3: Реализация 3 шага алгоритма

5 Выводы

Я ознакомилась с алгоритмом, реализующем р-метод Полларда для задач дискретного логарифмирования, и реализовала его программно. Результаты работы находятся в репозитории на GitHub, а также есть скринкаст выполнения лабораторной работы.