

Отчет по лабораторной работе №6

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

Выполнила Дяченко Злата Константиновна, НПМмд-02-22

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Теоретическое введение	7
4	Выполнение лабораторной работы	8
4.1	Шаг 1	8
4.2	Шаг 2	9
5	Выводы	10

List of Figures

4.1	Реализация алгоритма, реализующего р-метод Полларда	8
4.2	Разложение на множители	9

List of Tables

1 Цель работы

Ознакомится и реализовать алгоритм разложения чисел на множители.

2 Задание

Реализовать программно алгоритм, реализующий р-метод Полларда.

3 Теоретическое введение

Задача разложения составного числа на множители формулируется следующим образом: для данного положительного целого числа n найти его каноническое разложение $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}$, где p_i – попарно различные простые числа, $\alpha_i \geq 1$. На практике не обязательно находить каноническое разложение числа n . Достаточно найти его разложение на два нетривиальных сомножителя: $n = pq, 1 \leq p \leq q < n$. *p-Метод Полларда*. Пусть n – нечетное составное число, $S = \{0, 1, \dots, n-1\}$ и $f : S \rightarrow S$ – случайное отображение, обладающее сжимающими свойствами, например $f(x) \equiv x^2 + 1 \pmod{n}$. Основная идея метода состоит в следующем. Выбираем случайный элемент $x_0 \in S$ и строим последовательность x_0, x_1, x_2, \dots , определяемую рекуррентным соотношением

$$x_{i+1} = f(x_i)$$

, где $i \geq 0$, до тех пор, пока не найдем такие числа i, j , что $i < j$ и $x_i = x_j$. Поскольку множество S конечно, такие индексы i, j существуют (последовательность «заключивается»). Последовательность x_i будет состоять из «хвоста» x_0, x_1, \dots, x_{i-1} длины $O(\sqrt{\frac{\pi n}{8}})$ и цикла $x_i = x_j, x_{i+1}, \dots, x_{j-1}$ той же длины.

Алгоритм, реализующий p -метод Полларда. *Вход*. Число n , начальное значение c , функция f , обладающая сжимающими свойствами. *Выход*. Нетривиальный делитель числа n . 1. Положить $a \leftarrow c, b \leftarrow c$. 2. Вычислить $a \leftarrow f(a) \pmod{n}, b \leftarrow f(f(b)) \pmod{n}$. 3. Найти $d \leftarrow (a - b, n)$. 4. Если $1 < d < n$, то положить $p \leftarrow d$ и результат: p . При $d = n$ результат: «Делитель не найден»; при $d = 1$ вернуться на шаг 2.

4 Выполнение лабораторной работы

4.1 Шаг 1

Ознакомилась с предоставленными теоретическими данными. Для выполнения задания решила использовать язык Python. Подключила библиотеку `math`. Написала функцию, реализующую поиск нетривиального делителя с помощью р-метода Полларда. Код функции и результат ее использования представлен на Рисунке 1 (рис. - fig. 4.1). Функция принимает на вход число n и число c . Функцию f реализовала как отдельную функцию и не передавала ее функции алгоритма. Пример работы алгоритма для числа из представленных для лабораторной работы материалов также представлен на рисунке.

```
In [4]: def f(x):  
        return x*x+5  
  
In [16]: import math  
  
In [22]: def polard (n, c):  
        a=c  
        b=c  
        d=1  
        while (d==1):  
            a=f(a)%n  
            b=f(b)%n  
            d=math.gcd(a-b, n)  
            if (1<d and d<n):  
                p=d  
                return p  
            if (d==n):  
                return ("Делитель не найден")  
  
In [23]: polard(1359331, 1)  
Out[23]: 1181
```

Figure 4.1: Реализация алгоритма, реализующего р-метод Полларда

4.2 Шаг 2

Так как результатом выполнения функции является нетривиальный делитель, для разложения числа 1359331 на множители разделила его на найденный делитель для нахождения второго множителя. Так, $1359331 = 1181 * 1151$ (рис. - fig. 4.2).

```
In [23]: polard(1359331, 1)
```

```
Out[23]: 1181
```

```
In [19]: 1359331/1181
```

```
Out[19]: 1151.0
```

```
In [21]: 1181*1151
```

```
Out[21]: 1359331
```

Figure 4.2: Разложение на множители

5 Выводы

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