

# **Лабораторная работа №6**

**Математические основы защиты информации и информационной  
безопасности**

Леонтьева Ксения Андреевна | НПМмд-02-23

# Содержание

1	Цель работы	4
2	Теоретическое введение	5
3	Выполнение лабораторной работы	6
4	Выводы	8
	Список литературы	9

# Список иллюстраций

3.1	р-метод Полларда . . . . .	7
-----	----------------------------	---

# 1 Цель работы

Реализовать на языке программирования р-метод Полларда.

## 2 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 необязательно находить каноническое разложение числа  $n$ . Достаточно найти его разложение на два *нетривиальных сомножителя*:  $n = pq$ ,  $1 \leq p \leq q < n$ .

**р-метод Полларда.** Пусть  $n$  - нечетное составное число,  $S = \{0, 1, \dots, n-1\}$  и  $f : S \rightarrow S$  - случайное отображение, обладающее сжимающими свойствами, например,  $f(x) \equiv (x^2 + 1)(\text{mod } n)$ . 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  $\{x_i\}$  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.

Более подробно см. в [1].

### 3 Выполнение лабораторной работы

p-метод Полларда реализуем по следующей схеме:

На вход подается число  $n$ , начальное значение  $c$ , функция  $f$ , обладающая сжимающими свойствами.

1. Положить  $a \leftarrow c, b \leftarrow c$ .
2. Создать функцию  $f(x, n) = (x^2 + 5)(\text{mod } n)$
3. Вычислить  $a \leftarrow f(a, n), b \leftarrow f(f(b, n), n)$ .
4. Найти  $d \leftarrow \text{НОД}(a - b, n)$
5. 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.

Код программы (рис. 3.1).

```

import numpy as np
import math

def f(x, n):
    return (x ** 2 + 5) % n

n = 1359331
a = b = 1
d = 1
i = 0
while d == 1:
    a = f(a,n)
    b = f(f(b,n),n)
    d = math.gcd(a - b, n)
    print('Итерация', i+1, ' ', 'a =',a, ' ', 'b =',b, ' ', 'd =',d)
    i = i + 1
if d == n:
    print('Делитель не найден')
else:
    print('Нетривиальный делитель числа', n, 'равен', d)

```

```

Итерация 1  a = 6    b = 41    d = 1
Итерация 2  a = 41    b = 123939  d = 1
Итерация 3  a = 1686   b = 391594  d = 1
Итерация 4  a = 123939 b = 438157  d = 1
Итерация 5  a = 435426 b = 582738  d = 1
Итерация 6  a = 391594 b = 1144026 d = 1
Итерация 7  a = 1090062 b = 885749  d = 1181
Нетривиальный делитель числа 1359331 равен 1181

```

Рис. 3.1: р-метод Полларда

## 4 Выводы

В ходе выполнения данной лабораторной работы был реализован р-метод Полларда.



## Список литературы

1.  $p$ -метод Полларда [Электронный ресурс]. URL: [https://en.wikipedia.org/wiki/Pollard%27s\\_rho\\_algorithm](https://en.wikipedia.org/wiki/Pollard%27s_rho_algorithm).