

Лабораторная работа 6

Разложение чисел на множители

Греков Максим Сергеевич

Содержание

1	Цель работы	4
2	Описание задачи	5
2.1	Каноническое разложение	5
2.2	Задача нахождения сомножителей	5
3	Описание алгоритма	6
4	Реализация алгоритма	7
5	Программный код	8
6	Выводы	9

List of Figures

3.1	р-Метод Полларда	6
4.1	Реализация алгоритма	7

1 Цель работы

- Ознакомиться с задачей разложения простого числа на множители
- Рассмотреть каноническое представление числа
- Реализовать метод нахождения нетривиальных сомножителей

2 Описание задачи

2.1 Каноническое разложение

Задача разложения на множители - одна из первых задач, использованных для построения криптосистем с открытым ключом.

Задача разложения составного числа на множители формулируется следующим образом:

для данного положительного целого числа n найти его каноническое разложение $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_s^{a_s}$, где p_i - попарно различные простые числа, $a_i \geq 1$

2.2 Задача нахождения сомножителей

На практике не обязательно находить каноническое разложение числа n .

Достаточно найти его разложение на два нетривиальных сомножителя: $n = pq$, $1 \leq p \leq q < n$.

Далее будем понимать задачу разложения именно в этом смысле. Для её решения воспользуемся р-Методом Полларда (рис. 3.1) и реализуем его посредством Python (рис. 4.1)

3 Описание алгоритма

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 «зацикливается»). Последовательность $\{x_i\}$ будет состоять из «хвоста» x_0, x_1, \dots, x_{i-1} длины $O\left(\sqrt{\frac{\pi n}{8}}\right)$ и цикла $x_i = x_j, x_{i+1}, \dots, x_{j-1}$ той же

Figure 3.1: p-Метод Полларда

4 Реализация алгоритма

```
1  import math
2  from random import randint
3
4  def pollard(n: int) -> int:
5      f = lambda x: (x**2 + 1) % n
6      c = randint(0,n-1)
7      a = c
8      b = c
9      while True:
10         a = f(a)
11         b = f(f(b))
12         d = math.gcd(a-b, n)
13
14         if 1 < d < n:
15             return d
16         elif d == n:
17             return None
18
19  for i in range(10000, 10100):
20      p = pollard(i)
21      if p: print(i, p, i//p)
22
```

Figure 4.1: Реализация алгоритма

5 Программный код

```
import math
from random import randint
```

```
def pollard(n: int) -> int:
    f = lambda x: (x**2 + 1) % n
    c = randint(0,n-1)
    a = c
    b = c
    while True:
        a = f(a)
        b = f(f(b))
        d = math.gcd(a-b, n)

        if 1 < d < n:
            return d
        elif d == n:
            return None
```

```
for i in range(10000, 10100):
    p = pollard(i)
    if p: print(i, p, i//p)
```


6 Выводы

- Ознакомились с задачей разложения простого числа на множители
- Рассмотрели каноническое представление числа
- Реализовали метод нахождения нетривиальных сомножителей