

Лабораторная работа №6

Математические основы защиты информации и информационной безопасности

Николаев Дмитрий Иванович, НПМмд-02-24

Содержание

1	Цель работы	5
2	Теоретическое введение	6
2.1	Разложение чисел на множители	6
2.2	ρ -Метод Полларда	6
2.2.1	Алгоритм, реализующий ρ -Метод Полларда	7
2.2.2	Пример	7
2.3	Метод квадратов (Теорема Ферма о разложении)	8
2.3.1	Пример	9
3	Выполнение лабораторной работы	10
4	Выводы	13
	Список литературы	14

Список иллюстраций

3.1	Код алгоритма ρ -метода Полларда на Julia	11
3.2	Код алгоритма метода квадратов (теорема Ферма о разложении) на Julia	11
3.3	Начальные данные для сравнения алгоритмов разложения чисел на множители на Julia	12
3.4	Результат выполнения кода и сравнения алгоритмов разложения чисел на множители на Julia	12

Список таблиц

1 Цель работы

Изучить работу алгоритмов разложения чисел на множители: ρ -Метод Полларда; Метод квадратов (Теорема Ферма о разложении); а также реализовать их программно.

2 Теоретическое введение

2.1 Разложение чисел на множители

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 $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}$, где p_i — попарно различные числа $\alpha_i \geq 1$.

На практике не обязательно находить каноническое разложение числа n . Достаточно найти его разложение на два нетривиальных сомножителя: $n = pq$, $1 \leq p \leq q < n$. Далее будем понимать задачу разложения именно в этом смысле.

2.2 ρ -Метод Полларда

Пусть n — нечетное составное число, $S = 0, 1, \dots, n-1$ и $f : S \rightarrow S$ — случайное отображение, обладающее сжимающими свойствами, например $f(x) = x^2 + 1 \pmod n$. 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 “заиклиивается”). 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.

2.2.1 Алгоритм, реализующий ρ -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 $a \leftarrow f(a) \bmod n, b \leftarrow f(f(b)) \bmod n$.
3. Найти $d \leftarrow \text{НОД}(a - b, n)$.
4. Если $1 < d < n$, то положить $p \leftarrow d$ и результат: p . При $d = n$ — “Делитель не найден”; при $d = 1$ вернуться на шаг 2.

2.2.2 Пример

Найти ρ -методом Полларда нетривиальный делитель 1359331. Положим $c = 1$ и $f(x) = x^2 + 5 \bmod n$. Работа иллюстрируется следующей последовательностью:

1. Рассмотрим первый цикл алгоритма
 1. $a = 1, b = 1$;
 2. $a \equiv 1^2 + 5 \bmod n \equiv 6, b \equiv f(1^2 + 5 \bmod n) \equiv 6^2 + 5 \bmod n \equiv 41$;
 3. $d = \text{НОД}(a - b, n) = \text{НОД}(6 - 41, n) = 1$;
 4. $d = 1$, значит возвращаемся на второй шаг.
2. Рассмотрим второй цикл алгоритма

1. $a \equiv 6^2 + 5 \pmod{n} \equiv 41, b \equiv 123939;$

2. $d = \text{НОД}(a - b, n) = 1;$

3. Рассмотрим третий цикл алгоритма

1. $a \equiv 41^2 + 5 \pmod{n} \equiv 1686, b \equiv 391594;$

2. $d = \text{НОД}(a - b, n) = 1;$

4. Рассмотрим четвёртый цикл алгоритма

1. $a \equiv 1686^2 + 5 \pmod{n} \equiv 123939, b \equiv 438157;$

2. $d = \text{НОД}(a - b, n) = 1;$

5. Рассмотрим пятый цикл алгоритма

1. $a \equiv 123939^2 + 5 \pmod{n} \equiv 435426, b \equiv 582738;$

2. $d = \text{НОД}(a - b, n) = 1;$

6. Рассмотрим шестой цикл алгоритма

1. $a \equiv 435426^2 + 5 \pmod{n} \equiv 391594, b \equiv 1144026;$

2. $d = \text{НОД}(a - b, n) = 1;$

7. Рассмотрим седьмой цикл алгоритма

1. $a \equiv 391594^2 + 5 \pmod{n} \equiv 1090062, b \equiv 885749;$

Таким образом, $p = \text{НОД}(a - b, n) = \text{НОД}(1090062 - 885749, 1359331) = 1181$ является нетривиальным делителем числа 1359331.

2.3 Метод квадратов (Теорема Ферма о разложении)

Для любого положительного нечетного числа n существует взаимно однозначное соответствие между множеством делителей числа n , не меньших, чем \sqrt{n} , и множеством пар $\{s, t\}$ таких неотрицательных целых чисел, что $n = s^2 - t^2$.

2.3.1 Пример

У числа 15 два делителя, не меньших, чем $\sqrt{15}$ — это числа 5 и 15. Тогда получаем два представления:

1. $15 = pq = 3 \cdot 5$, откуда $s = 4, t = 1$ и $15 = 4^2 - 1^2$;
2. $15 = pq = 1 \cdot 15$, откуда $s = 8, t = 7$ и $15 = 8^2 - 7^2$.

3 Выполнение лабораторной работы

Действуя согласно [1], реализуем все описанные алгоритмы на языке Julia.

Реализуем функцию ρ -метода Полларда для нахождения нетривиального делителя составного числа (Рис.[3.1]) и метод квадратов (теорема Ферма о разложении) для разложения составного числа на 2 нетривиальных множителя (Рис.[3.2]). Найдём делители и разложим на множители числа 15 и 1359331 (Рис.[3.3]), в результате чего получим следующий вывод, представленный на Рис.[3.4].

```

1  using Random
2
3  """rho-Метод Полларда"""
4  function Pollard_rho(n::Int, f = x -> x^2 + 1)::Int
5      # Начальное значение
6      c = rand(1:n-1)
7      a = c
8      b = c
9      # НОД, начальное значение 1
10     d = 1
11     while d == 1
12         # Генерация последовательности
13         a = f(a) % n
14         b = f(f(b) % n) % n
15         # НОД как разница между a и b
16         d = gcd(abs(a - b), n)
17     end
18     if d == n
19         return 1 # Делитель не найден
20     else
21         return d
22     end
23 end

```

Рис. 3.1: Код алгоритма ρ -метода Полларда на Julia

```

25  """Метод квадратов (Теорема Ферма о разложении)"""
26  function Fermat_Factorization(n::Int)::Tuple{Int, Int}
27      # Начальное значение как округлённый корень исходного числа
28      s = ceil{Int, sqrt}(n)
29      # Из соотношения  $n = s^2 - t^2$ 
30      t2 = s^2 - n
31      # Пока соотношение не стало точным для целых чисел
32      while sqrt(t2) != floor(sqrt(t2))
33          s += 1 # Увеличиваем s
34          t2 = s^2 - n
35      end
36      # Вычисляем t
37      t = sqrt(t2)
38      return (s - t, s + t)
39  end

```

Рис. 3.2: Код алгоритма метода квадратов (теорема Ферма о разложении) на Julia

```

41 # Пример работы алгоритмов
42 n_pollard = 1359331 # Число из лабораторной работы для метода Полларда
43 n_fermat = 15 # Число из лабораторной работы для метода квадратов
44
45 println("p-Метод Полларда для числа ", n_pollard)
46 pollard_factor = Pollard_rho(n_pollard)
47 println("Нетривиальный делитель: ", pollard_factor)
48
49 println("\nМетод квадратов (Теорема Ферма) для числа ", n_fermat)
50 fermat_factors = Fermat_Factorization(n_fermat)
51 println("Нетривиальные делители: ", fermat_factors)
52
53 println("\nМетод квадратов (Теорема Ферма) для числа ", n_pollard)
54 fermat_factors = Fermat_Factorization(n_pollard)
55 println("Нетривиальные делители: ", fermat_factors)

```

Рис. 3.3: Начальные данные для сравнения алгоритмов разложения чисел на множители на Julia

```

PS C:\Users\User\Documents\work\study\2024-2025\Математич
thbase-infosec\labs\lab06\report\report> julia .\lab6.jl
p-Метод Полларда для числа 1359331
Нетривиальный делитель: 1151

Метод квадратов (Теорема Ферма) для числа 15
Нетривиальные делители: (3, 5)

Метод квадратов (Теорема Ферма) для числа 1359331
Нетривиальные делители: (1151, 1181)

```

Рис. 3.4: Результат выполнения кода и сравнения алгоритмов разложения чисел на множители на Julia

4 Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы я изучил работу алгоритмов разложения чисел на множители: ρ -Метод Полларда; Метод квадратов (Теорема Ферма о разложении); а также реализовал их программно.

Список литературы

1. Лабораторная работа № 6. Разложение чисел на множители [Электронный ресурс]. Саратовский государственный университет имени Н.Г. Чернышевского, 2024.