Лабораторная работа №6: отчет.

Разложение чисел на множители

Евдокимов Максим Михайлович. Группа - НФИмд-01-24.

Содержание

Цели и задачи работы	4
Цель лабораторной работы	4
Задание	4
Теоретическое введение	5
Метод разложения числа на множители: р-метод Полларда	5
Алгоритм:	5
Особенности:	6
Пример:	6
Заключение:	6
Ход работы	7
Функция р-метод Полларда	7
Функция разложения и проверки числа n	8
Результаты	9
Выводы по проделанной работе	11
Вывод	11
Список литературы	12

Список иллюстраций

1	Функция р-метод Полларда и библиотека для простых чисел	7
2	Функция разложения и проверки числа n	8
3	Тестовые значения	Ç
4	Вызов функции и тестовая группа 1	10
5	тестовая группа 2 и тестовая группа 3	10

Цели и задачи работы

Цель лабораторной работы

Изучить представленные способы разложение чисел на множители и реализовать их в коде.

Задание

Реализовать рассмотренные алгоритмы программно (алгоритм реализующий р-метод Полларда).

Теоретическое введение

Метод разложения числа на множители: р-метод Полларда

р-метод Полларда (метод \blacksquare -Полларда) — это вероятностный алгоритм факторизации целых чисел, который находит нетривиальный делитель числа n за время, пропорциональное $\sqrt[4]{n}$.

Алгоритм основан на поиске цикла в псевдослучайной последовательности чисел, получаемой с помощью некоторой функции f(x), примененной к числу x по модулю n.

Алгоритм:

- 1. Выбираем начальное значение x_0 и функцию f(x), например, $f(x)=x^2+1$.
- 2. Строим две последовательности чисел:
 - x_i последовательность, получаемая итеративным применением функции f(x): $x_{i+1} = f(x_i) \mod n$.
 - y_i последовательность, получаемая с задержкой: $y_{i+1} = f(f(y_i))$ mod n.
- 3. Вычисляем наибольший общий делитель ${
 m HOД}(|x_i-y_i|,n)$ на каждом шаге.
- 4. Если НОД $\neq 1$ и НОД $\neq n$, то мы нашли нетривиальный делитель n.
- 5. Если НОД =n, то алгоритм завершился неудачно, и нужно выбрать другое начальное значение x_0 или функцию f(x).

Особенности:

- Эффективность: В среднем алгоритм работает за время $O(n^{1/4})$, что значительно быстрее полного перебора делителей.
- **Вероятностный:** Алгоритм не гарантирует нахождение делителя, и в худшем случае может работать долго.
- **Простота реализации:** Алгоритм легко реализуется и требует небольшого объема памяти.
- **Применимость:** Метод хорошо подходит для факторизации чисел среднего размера (до 100 десятичных цифр).

Пример:

Рассмотрим число n = 8051.

- 1. Выбираем $x_0 = 2$ и $f(x) = x^2 + 1$.
- 2. Строим последовательности:
 - $x_1 = f(2) = 5$
 - $y_1 = f(f(2)) = 26$
- 3. Вычисляем ${
 m HOД}(|5-26|,8051)=97.$
- 4. 97 нетривиальный делитель 8051.

Заключение:

Р-метод Полларда — это эффективный и простой в реализации алгоритм факторизации, который широко используется в криптографии и других областях.

Ход работы

Функция р-метод Полларда

```
# функция реализующая р-метод Полларда для нахождения нетривиального делителя числа п.

using Primes

function pollard_rho(n::Integer, max_iter::Integer=5000) # больше колличество итераций нет смысла.

x, y, d, iter, c = 2, 2, 1, 0, 1

g = x -> (x*2 + c) % п # функция, используемая в методе Полларда.

while d == 1 && iter < max_iter

x = g(x)

y = g(g(y))

d = gcd(abs(x - y), n)

iter += 1

end

if d == n

return nothing # Фактор не найден

return d

end

pollard_rho (generic function with 2 methods)
```

Рис. 1: Функция р-метод Полларда и библиотека для простых чисел

Функция разложения и проверки числа п

```
# Функция для разложения числа п на множители.

function factorize_pollard_rho(n::Integer)

if isprime(n)

end

factors = []

while n > 1 # бизыбать pollard_rho до тех пор, пока п не будет полностью разложено на простые множители.

if isprime(n)

push!(factors, n)

break

end

factor == pollard_rho(n)

if factor === nothing

return "Фактор не найден за максимальное число итераций."

end

push!(factors, factor)

n ÷= factor

end

return unique(factors) # удаление дубликатов.

end

factorize_pollard_rho (generic function with 1 method)
```

Рис. 2: Функция разложения и проверки числа п

Результаты

```
1 # Значение для теста

2 tests = rand(10:10000, 10, 3)

10×3 Matrix{Int64}:

5795 9022 3359

4653 7340 4748

3497 360 8823

4013 7969 4684

9808 523 1347

1055 7195 799

4913 9343 5197

1755 3771 6004

2065 8726 5871

6048 6776 8280
```

Рис. 3: Тестовые значения

```
2 for i in 1:size(tests)[2]
      println("Tect ", i, ":")
      for j in 1:size(tests)[1]
           factors = factorize_pollard_rho(tests[j, i])
           println("Множители числа ", tests[j, i],": ", factors)
8 end
Тест 1:
Множители числа 5795: Any[95, 61]
Множители числа 4653: Any[3, 11, 47]
Множители числа 3497: Any[13, 269]
Множители числа 4013: Число п является простым, поэтому фактор не найден.
Множители числа 9808: Any[16, 613]
Множители числа 1055: Any[5, 211]
Множители числа 4913: Фактор не найден за максимальное число итераций.
Множители числа 1755: Any[3, 5, 13]
Множители числа 2065: Any[7, 5, 59]
Множители числа 6048: Фактор не найден за максимальное число итераций.
```

Рис. 4: Вызов функции и тестовая группа 1

```
Тест 2:
Множители числа 9022: Any[2, 13, 347]
Множители числа 7340: Any[4, 5, 367]
Множители числа 360: Any[3, 8, 5]
Множители числа 7969: Any[13, 613]
Множители числа 523: Число п является простым, поэтому фактор не найден.
Множители числа 7195: Any[5, 1439]
Множители числа 9343: Число n является простым, поэтому фактор не найден.
Множители числа 3771: Any[3, 419]
Множители числа 8726: Any[2, 4363]
Множители числа 6776: Any[7, 88, 11]
Тест 3:
Множители числа 3359: Число п является простым, поэтому фактор не найден.
Множители числа 4748: Any[4, 1187]
Множители числа 8823: Any[3, 173, 17]
Множители числа 4684: Any[4, 1171]
Множители числа 1347: Any[3, 449]
Множители числа 799: Any[17, 47]
Множители числа 5197: Число n является простым, поэтому фактор не найден.
Множители числа 6004: Any[4, 19, 79]
Множители числа 5871: Any[3, 19, 103]
Множители числа 8280: Any[3, 8, 5, 23]
```

Рис. 5: тестовая группа 2 и тестовая группа 3

Выводы по проделанной работе

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы я изучил способ нахождение всех множителей числа алгоритмом реализующим р-метод Полларда.

Список литературы

- 1. Глава 2. Факторизация целых чисел с экспоненциальной сложностью
- 2. Р-1 метод Полларда
- 3. Оптимизация (p-1)-алгоритма Полларда Климина Александра Сергеевна
- 4. Факторизация Целых Чисел