Отчёт по лабораторной работе №6

Разложение чисел на множители

Нкуранга Джуниор НФИмд 02-21

Содержание

# 1 Цель работы

Изучение задачи разложения на множители, изучение p-алгоритма Поллрада.

# 2 Теоретические сведения

Разложение на множители — предмет непрерывного исследования в прошлом; и такие же исследования, вероятно, продолжатся в будущем. Разложение на множители играет очень важную роль в безопасности некоторых криптосистем с открытым ключом.

Согласно Основной теореме арифметики любое положительное целое число больше единицы может быть уникально записано в следующей главной форме разложения на множители, где — простые числа и — положительные целые числа.

Поиск эффективных алгоритмов для разложения на множители больших составных чисел ведется давно. К сожалению, совершенный алгоритм для этого пока не найден. Хотя есть несколько алгоритмов, которые могут разложить число на множители, ни один не способен провести разложение достаточно больших чисел в разумное время. Позже мы увидим, что это хорошо для криптографии, потому что современные криптографические системы полагаются на этот факт. В этой секции мы даем несколько простых алгоритмов, которые проводят разложение составного числа. Цель состоит в том, чтобы сделать процесс разложения на множители менее трудоёмким.

В 1974 г. Джон Поллард разработал метод, который находит разложение числа на простые числа. Метод основан на условии, что не имеет сомножителя, большего, чем заранее определенное значение , называемое границей. Алгоритм Полларда показывает, что в этом случае

Сложность. Заметим, что этот метод требует сделать операций возведения в степень . Есть быстрый алгоритм возведения в степень, который выполняет это за операций. Метод также использует вычисления НОД, который требует операций. Мы можем сказать, что сложность — так или иначе больше, чем или , где — число битов в . Другая проблема – этот алгоритм может заканчиваться сигналом об ошибке. Вероятность успеха очень мала, если имеет значение, не очень близкое к величине .

## 2.1 p-алгоритм Поллрада

* Вход. Число , начальное значение , функция , обладающая сжимающими свойствами.
* Выход. Нетривиальный делитель числа .

1. Положить
2. Вычислить
3. Найти
4. Если , то положить и результат: . При результат: ДЕЛИТЕЛЬ НЕ НАЙДЕН. При вернуться на шаг 2.

# 3 Выполнение работы

## 3.1 Реализация алгоритма на языке Python

from math import gcd  
  
ag = 1  
bg = 1  
  
def f(x, n):  
 return (x\*x+5)%n  
  
def fu(n,a, b, d):  
 a = f(a, n) % n  
 b = f(f(b, n), n) %n  
 d = gcd(a-b, n)  
 if 1<d<n:  
 p = d  
 print(p)  
 exit()  
 if d == n:  
 print("Не найдено")  
 if d == 1:  
 global ag  
 ag = b  
 fu(n, a, b, d)  
  
  
def main():  
 n = 1359331  
 c = 1  
 a = c  
 b = c  
 a = f(a, n) % n  
 b = f(a,n) % n  
 d = gcd(a-b, n)  
 if 1<d<n:  
 p = d  
 print(p)  
 exit()  
 if d == n:  
 pass  
 if d == 1:  
 fu(n, a, b, d)

## 3.2 Контрольный пример

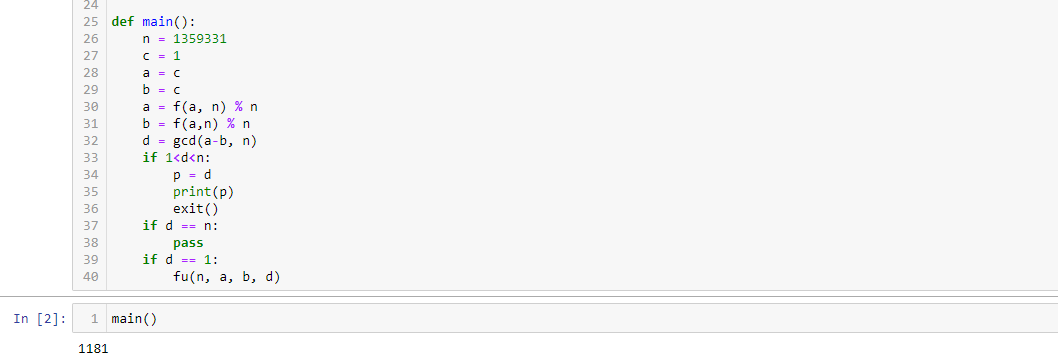


Figure 1: Работа алгоритма

# 4 Выводы

Изучили задачу разложения на множители и p-алгоритм Поллрада.

# Список литературы

1. [Алгоритмы тестирования на простоту и факторизации](https://habr.com/ru/post/521876/)
2. [P-метод Полларда](https://ru.bmstu.wiki/P-метод_Полларда)