# Лабораторная работа 5

Вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту

Пологов Владислав Александрович

# Содержание

| 1 | Цель работы         |  |    |  |  |  |  |  |  |
|---|---------------------|--|----|--|--|--|--|--|--|
| 2 | Описание реализации |  |    |  |  |  |  |  |  |
| 3 | Pea.                | лизация                                      | 6  |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.1                 | Алгоритм, реализующий тест Ферма             | 6  |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.2                 | Алгоритм, реализующий тест Ферма             | 7  |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.3                 | Алгоритм вычисления символа Якоби            | 7  |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.4                 | Алгоритм вычисления символа Якоби            | 10 |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.5                 | Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена | 11 |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.6                 | Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена | 12 |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.7                 | Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина    | 13 |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.8                 | Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина    | 14 |  |  |  |  |  |  |
|   | 3.9                 | Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина    | 15 |  |  |  |  |  |  |
| 4 | Выв                 | вол  | 16 |  |  |  |  |  |  |

# **List of Figures**

| 3.1 | Алгоритм, реализующий тест Ферма             | • |  |  |  |  | 7  |
|-----|--|---|--|--|--|--|----|
| 3.2 | Алгоритм вычисления символа Якоби            |   |  |  |  |  | 10 |
| 3.3 | Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена | l |  |  |  |  | 12 |
| 3.4 | Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина    | • |  |  |  |  | 14 |
| 3.5 | Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина    |   |  |  |  |  | 15 |

# 1 Цель работы

Реализовать алгоритмы проверки числа на простоту:

- 1. Алгоритм, реализующий тест Ферма;
- 2. Алгоритм вычисления символа Якоби;
- 3. Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена;
- 4. Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина.

# 2 Описание реализации

Для реализации алгоритмов использовались средства языка Python.

# 3 Реализация

## 3.1 Алгоритм, реализующий тест Ферма

На вход мы подаём нечётное целое число n >= 5. На выходе получаем результат работы алгоритма и суждение о том, является ли число вероятно простым или составным. Алгоиртм, реализующий тест Ферма и его реализация на Python приведёны на рисунке 1. (рис. -fig. 3.1)

#### 3.2 Алгоритм, реализующий тест Ферма

Bxod. Нечетное целое число  $n \ge 5$ .

Bыход. «Число n, вероятно, простое» или «Число n составное».

- 1. Выбрать случайное целое число  $a, 2 \le a \le n 2$ .
- 2. Вычислить  $r \leftarrow a^{n-1} \pmod{n}$ .
- 3. При r=1 результат: «Число n, вероятно, простое». В противном случае результат: «Число n составное».

Figure 3.1: Алгоритм, реализующий тест Ферма

#### 3.3 Алгоритм вычисления символа Якоби

Для реализации алгоритма вычисления символа Якоби использовалась дополнительная переменная g.Символ Якоби практически никогда не вычисляют по определению. Чаще всего для вычисления используют свойства символа Якоби, главным образом — квадратичный закон взаимности. Ключевое используемое при вычислении свойство символа Якоби — квадратичный закон взаимности. Благодаря ему алгоритм похож на алгоритм Евклида нахождения наибольшего общего делителя двух чисел, в котором тоже аргументы на каждом шаге меня-

ются местами. Аналогично алгоритму Евклида, при перестановке аргументов больший заменяется на остаток от деления на меньший. Это возможно благодаря периодичности символа Якоби. Однако, поскольку символ Якоби определён только при условии нечётности второго аргумента, то до перестановки выделяется чётная часть первого аргумента. Данный алгоритм и его реализация на Python представлены на рисунке 2. (рис. -fig. 3.2)

#### 3.4 Алгоритм вычисления символа Якоби

```
1 (проверка взаимной простоты). Если НОД (a, b) \neq 1, выход из алгоритма с ответом \Theta.
2 (инициализация). r:=1
3 (переход к положительным числам).
Если a<0 то
 a:=-a
  Если b \mod 4 = 3 то r := -r
 Конец если
4 (избавление от чётности). t:=0
 Цикл ПОКА а - чётное
 t:=t+1
 a:=a/2
 Конец цикла
 Если t - нечётное, то
 Если b \mod 8 = 3 или 5, то r := -r.
Конец если
5 (квадратичный закон взаимности). Если a \mod 4 = b \mod 4 = 3, то r:=-r.
  c:=a; a:=b mod c; b:=c.
6 (выход из алгоритма?). Если a \neq 0, то идти на шаг 4, иначе выйти из алгоритма с ответом {\bf r}.
```

```
def jacobi_symbol(a, b):
   even = lambda x: x%2==0 # lambda функция для проверки числа на четность
    if math.gcd(a,b)!=1: return 0 # Функция math.gcd() возвращает наибольший общий
   r = 1
    if a < 0:
        if b % 4 == 3:
   while True:
       t = 0
       while even(a):
            a //= 2
        if not even(t):
            if b%8 in (3,5):
               r = -r
        if a%4 == b%4 == 3:
        c = a
        a = b \% c
        b = c
        if a==0: return r
                                        10
```

Figure 3.2: Алгоритм вычисления символа Якоби

### 3.5 Алгоритм, реализующий тест

### Соловэя-Штрассена

Для его вычисления понадобится вызывать функцию нахождения символа Якоби. На вход мы подаём нечётное целое число n >= 5. На выходе получаем результат работы алгоритма и суждение о том, является ли число вероятно простым или составным. Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена и его реализация на Руthon представлены на рисунке 3. (рис. -fig. 3.3)

### 3.6 Алгоритм, реализующий тест

#### Соловэя-Штрассена

Bxod. Нечетное целое число  $n \ge 5$ .

Bыход. «Число n, вероятно, простое» или «Число n составное».

- 1. Выбрать случайное целое число  $a, 2 \le a < n-2$ .
- 2. Вычислить  $r \leftarrow a^{\frac{n-1}{2}} \pmod{n}$ .
- 3. При  $r \neq 1$  и  $r \neq n-1$  результат: «Число n составное».
- 4. Вычислить символ Якоби  $s \leftarrow \left(\frac{a}{n}\right)$ .
- 5. При  $r \equiv s \pmod{n}$  результат: «Число n составное». В противном случае результат: «Число n, вероятно, простое».

```
def sol shtassen(n):
   flag = True
   for i in range(10):
        a = randint(2, n - 1)
       r = (a^{**}((n-1)/2)) \% 2
       if r != 1 and r != n - 1:
            flag = False
       jac = jacobi_symbol(a, n)
        if r == jac % n:
           flag = False
        else:
           flag = True
    if flag == True:
        return('Число n, вероятно, простое')
   else:
        return('Число n составное')
```

Figure 3.3: Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена

### 3.7 Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина

На вход мы подаём нечётное целое число  $n \ge 5$ . На выходе получаем результат работы алгоритма и суждение о том, является ли число вероятно простым или составным.

Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина представлен на рисунке 4. (рис. -fig. 3.4)

Код алгоритма, реализующего тест Миллера-Рабина, представлен на рисунке 5. (рис. -fig. 3.5)

#### 3.8 Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина

Bxo∂. Нечетное целое число  $n \ge 5$ .

Выход. «Число n, вероятно, простое» или «Число n составное».

- 1. Представить n-1 в виде  $n-1=2^{s}r$ , где число r нечетное.
- 2. Выбрать случайное целое число  $a, 2 \le a < n 2$ .

- 3. Вычислить  $y \leftarrow a^r \pmod{n}$ .
- 4. При  $y \neq 1$  и  $y \neq n-1$  выполнить следующие действия.
  - 4.1.Положить j ← 1.
  - 4.2. Если  $j \le s 1$  и  $y \ne n 1$ , то
    - 4.2.1. Положить  $y \leftarrow y^2 \ (mod \ n)$ .
    - 4.2.2. При y = 1 результат: «Число n составное».
    - 4.2.3. Положить  $j \leftarrow j + 1$ .
  - 4.3. При  $y \neq n 1$  результат: «Число n составное».
- 5. Результат: «Число n, вероятно, простое».

Figure 3.4: Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина

### 3.9 Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина

```
def miller robin(n):
    flag = True
    even = lambda x: x%2==0
    s = 0
    while even(r):
        s += 1
        r //= 2
    for i in range(10):
        a = randint(2, n - 2)
        y = (a ** r) % n
        if y != 1 and y != n - 1:
            j = 1
            if j \le s - 1 and y != n - 1:
                y = (y ** 2) % n
                if y == 1:
                    flag = False
                    break
                j += 1
            if y != n - 1:
                flag = False
                break
        flag = True
    if flag == True:
        return('Число n, вероятно, простое')
    else:
        return('Число n составное')
```

Figure 3.5: Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина

## 4 Вывод

- Реализовали следующие алгоритмы для проверки чисел на простоту:
  - 1. Алгоритм, реализующий тест Ферма;
  - 2. Алгоритм вычисления символа Якоби;
  - 3. Алгоритм, реализующий тест Соловэя-Штрассена;
  - 4. Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина.