

# **Отчет по лабораторной работе №5**

**Вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту**

Бурдина Ксения Павловна

9 ноября 2023

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>2</b>	<b>Задание</b>	<b>5</b>
<b>3</b>	<b>Теоретическое введение</b>	<b>6</b>
<b>4</b>	<b>Ход выполнения лабораторной работы</b>	<b>8</b>
<b>5</b>	<b>Листинг программы</b>	<b>15</b>
<b>6</b>	<b>Выводы</b>	<b>19</b>
<b>7</b>	<b>Список литературы</b>	<b>20</b>

# Список иллюстраций

fignoСхема проверки числа . . . . .	7
fignoТест Ферма . . . . .	8
fignoСимвол Якоби . . . . .	9
fignoСимвол Якоби. Остаток . . . . .	9
fignoТест Соловья-Штрассена . . . . .	10
fignoТест Миллера-Рабина . . . . .	11
fignoТест Миллера-Рабина. Проба . . . . .	12
fignoПроверка работы алгоритмов 1 . . . . .	13
fignoПроверка работы алгоритмов 2 . . . . .	13

# 1 Цель работы

Целью данной работы является освоение вероятностных алгоритмов проверки чисел на простоту.

## 2 Задание

1. Изучить вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту.
2. Реализовать представленные алгоритмы.

### 3 Теоретическое введение

Пусть  $a$  - целое число. Числа  $\pm 1, \pm a$  называются *тривиальными делителями* числа  $a$ .

Целое число  $p \in \mathbb{Z}/\{0\}$  называется *простым*, если оно не является делителем единицы и не имеет других делителей, кроме тривиальных. В противном случае число  $p \in \mathbb{Z}/\{-1, 0, 1\}$  называется *составным*.

Например, числа  $\pm 2, \pm 3, \pm 5, \pm 7, \pm 11, \pm 13, \pm 17, \pm 19, \pm 23, \pm 29$  являются простыми.

Пусть  $m \in \mathbb{N}, m > 1$ . Целые числа  $a$  и  $b$  называются сравнимыми по модулю  $m$  (обозначается  $a \equiv b \pmod{m}$ ) если разность  $a - b$  делится на  $m$ . Также эта процедура называется нахождением остатка от целочисленного деления  $a$  на  $b$ .

Проверка числе на простоту является составной частью алгоритмов генерации простых чисел, применяемых в криптографии с открытым ключом. Алгоритмы проверки на простоту можно разделить на вероятностные и детерминированные.

*Детерминированный* алгоритм всегда действует по одной и той же схеме и гарантированно решает поставленную задачу (или не дает никакого ответа). *Вероятностный* алгоритм использует генератор случайных чисел и дает не гарантированно точный ответ. Вероятностные алгоритмы в общем случае не менее эффективны, чем детерминированные (если используемый генератор случайных чисел всегда дает набор одних и тех же чисел, зависящих от входных данных, то вероятностный алгоритм становится детерминированным).

Для проверки на простоту числа  $n$  вероятностным алгоритмом выбирают случайное число  $a(1 < a < n)$  и проверяют условия алгоритма. Если число

$n$  не проходит тест по основанию  $a$ , то алгоритм выдает результат “Число  $n$  составное”, и число  $n$  действительно является составным [1].

Если же  $n$  проходит тест по основанию  $a$ , ничего нельзя сказать о том, действительно ли число  $n$  является простым. Последовательно проведя ряд проверок таким тестом для разных  $a$  и получив для каждого из них ответ “Число  $n$ , вероятно, простое”, можно утверждать, что число  $n$  является простым с вероятностью, близкой к 1. После  $t$  независимых выполнений теста вероятность того, что составное число  $n$  будет  $t$  раз объявлено простым (вероятность ошибки), не превосходит  $\frac{1}{2^t}$ .

Схема вероятностного алгоритма проверки числа на простоту [2]:

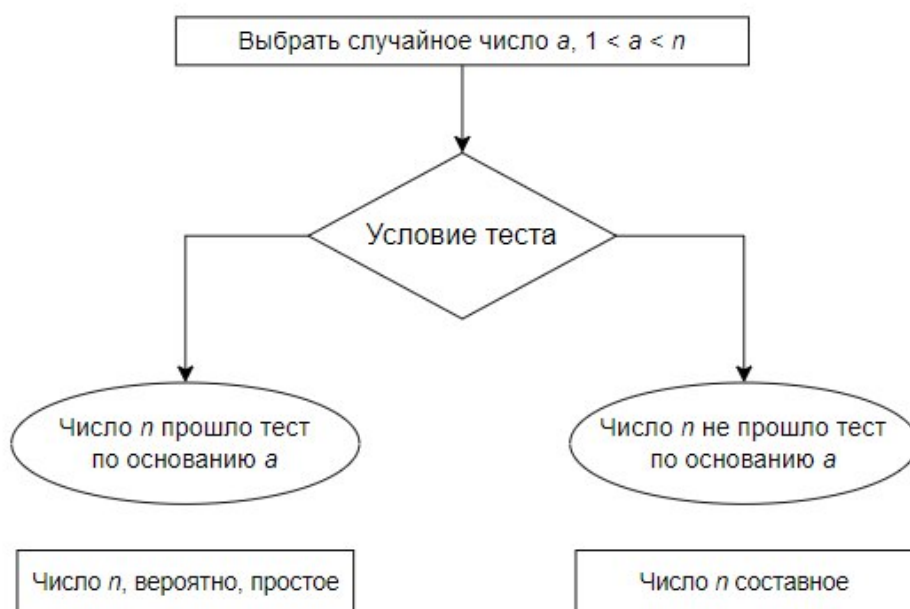


Схема проверки числа

## 4 Ход выполнения лабораторной работы

Для реализации вероятностных алгоритмов проверки чисел на простоту будем использовать среду JupyterLab. Выполним необходимую задачу.

1. Запишем алгоритм, реализующий тест Ферма, с помощью следующей функции:

```
import random
def Ferma(n, count):
    for i in range(count):
        a = random.randint(2, n-1)
        if (a**(n-1) % n != 1):
            print("Число составное")
            return False
    print("Число, вероятно, простое")
    return True
```

Тест Ферма

Здесь на вход подается нечетное целое число  $n \geq 5$ . Необходимо выполнить следующее:

- выбрать случайное целое число  $a$ ,  $2 \leq a \leq n - 2$
- вычислить  $r \leftarrow a^{n-1} \pmod n$
- при  $r = 1$  результат: “Число  $n$ , вероятно, простое”. В противном случае результат: “Число  $n$  составное”.

По итогу при вызове функции мы получим результат проверки числа на простоту.



2. Реализуем алгоритм вычисления символа Якоби с помощью следующей функции:

```
def Jacob(a, n):
    g = 1
    if (a == 0):
        return 0
    if (a == 1):
        return g
    while (a):
        while(a % 2 == 0):
            a = a // 2
            if (n % 8 == 1 or n % 8 == 3):
                g = -g
        a, n = n, a
        if (a % 4 == 3 and n % 4 == 3):
            g = -g
        a = a % n
        if (a > n // 2):
            a -= n
    if (n == 1):
        return g
    return 0
```

Символ Якоби

```
def modul(num, deg, mod):
    x = 1
    y = num
    while (deg > 0):
        if (deg % 2 == 1):
            x = (x*y) % mod
        y = (y*y) % mod
        deg = deg // 2
    return x % mod
```

Символ Якоби. Остаток

Здесь на вход поступает нечетное целое число  $n \geq 3$ , целое число  $a, 0 \leq a < n$ .  
Необходимо выполнить следующее:

- положить  $g \leftarrow 1$

- при  $a = 0$  результат: 0
- при  $a = 1$  результат:  $g$
- представить  $a$  в виде  $a = 2^k a_1$ , где число  $a_1$  нечетное
- при четном  $k$  положить  $s \leftarrow 1$ , при нечетном  $k$  положить  $s \leftarrow 1$ , если  $n \equiv \pm 1 \pmod{8}$ ; положить  $s \leftarrow -1$ , если  $n \equiv \pm 3 \pmod{8}$
- при  $a_1 = 1$  результат:  $g * s$
- если  $n \equiv 3 \pmod{4}$  и  $a_1 \equiv 3 \pmod{4}$ , то  $s \leftarrow -s$
- положить  $a \leftarrow n \pmod{a_1}$ ,  $n \leftarrow a_1$ ,  $g \leftarrow g * s$  и вернуться на шаг 2

По итогу при вызове функции мы получим символ Якоби  $\frac{a}{n}$ .

3. Пропишем алгоритм, реализующий тест Соловья-Штрассена, с помощью следующей функции:

```
def SolStras(r, count):
    if (r < 2):
        print("Число составное")
        return False
    if (r != 2 and r % 2 == 0):
        print("Число составное")
        return False
    for i in range(count):
        a = random.randrange(r - 1) + 1
        s = (r + Jacob(a, n)) % r
        mod = modul(a, (r - 1) / 2, r)
        if (s == 0 or mod != s):
            print("Число составное")
            return False
    else:
        print("Число, вероятно, простое")
    return True
```

### Тест Соловья-Штрассена

Здесь на вход поступает нечетное целое число  $n \geq 5$ . Необходимо выполнить следующее:

- выбрать случайное целое число  $a$ ,  $2 \leq a < n - 2$
- вычислить  $r \leftarrow a^{\frac{n-1}{2}} \pmod{n}$

- при  $r \neq 1$  и  $r \neq n - 1$  результат: “Число  $n$  составное”
- вычислить символ Якоби  $s \leftarrow \left(\frac{a}{n}\right)$
- при  $r \equiv s \pmod{n}$  результат: “Число  $n$  составное”. В противном случае результат: “Число  $n$ , вероятно, простое”.

По итогу при вызове функции мы получим результат проверки числа на простоту.

4. Пропишем алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина, с помощью следующей функции:

```
def MilRab(n):
    if n != int(n):
        print("Число составное")
        return False
    n = int(n)
    if n == 0 or n == 1 or n == 4 or n == 6 or n == 8 or n == 9:
        print("Число составное")
        return False
    if n == 2 or n == 3 or n == 5 or n == 7:
        print("Число, вероятно, простое")
        return True
    s = 0
    r = n - 1
    while r % 2 == 0:
        r >>= 1
        s += 1
    assert(2**s * r == n - 1)
```

Тест Миллера-Рабина

```

def prob(a):
    if pow(a, r, n) == 1:
        print("Число составное")
        return False
    for i in range(s):
        if pow(a, 2**i * r, n) == n - 1:
            print("Число составное")
            return False
    print("Число, вероятно, простое")
    return True

for i in range(8):
    a = random.randrange(2, n)
    if prob(a):
        print("Число составное")
        return False
print("Число, вероятно, простое")
return True

```

### Тест Миллера-Рабина. Проба

Здесь на вход поступает нечетное целое число  $n \geq 5$ . Необходимо выполнить следующее:

- представить  $n - 1$  в виде  $n - 1 = 2^s r$ , где число  $r$  нечетное
- выбрать случайное целое число  $a$ ,  $2 \leq a < n - 2$
- вычислить  $y \leftarrow a^r \pmod n$
- при  $y \neq 1$  и  $y \neq n - 1$  выполнить следующие действия:
  - положить  $j \leftarrow 1$
  - если  $j \leq s - 1$  и  $y \neq n - 1$ , то:
    - \* положить  $y \leftarrow y^2 \pmod n$
    - \* при  $y = 1$  результат: “Число  $n$  составное”
    - \* положить  $j \leftarrow j + 1$
  - при  $y \neq n - 1$  результат: “Число  $n$  составное”
- результат: “Число  $n$ , вероятно, простое”

По итогу при вызове функции мы получим результат проверки числа на простоту.

## 5. Проверим работу алгоритмов:

```
n = 1909
```

```
Ferma(n, 1000)
```

Число составное

False

```
SolStras(n, 1000)
```

Число составное

False

```
MilRab(n)
```

Число, вероятно, простое

Число составное

False

### Проверка работы алгоритмов 1

```
n = 1901
```

```
Ferma(n, 1000)
```

Число, вероятно, простое

True

```
SolStras(n, 1000)
```

Число, вероятно, простое

True

```
MilRab(n)
```

Число составное

Число составное

Число составное

Число составное

Число составное

Число составное

Число составное

Число, вероятно, простое

Число, вероятно, простое

True

### Проверка работы алгоритмов 2

Видим, что алгоритмы работают корректно, так как число 1909 является составным, а число 1901 - простым.

## 5 Листинг программы

```
import random

def Ferma(n, count):
    for i in range(count):
        a = random.randint(2, n-1)
        if (a**(n-1) % n != 1):
            print("Число составное")
            return False
    print("Число, вероятно, простое")
    return True

def Jacob(a, n):
    g = 1
    if (a == 0):
        return 0
    if (a == 1):
        return g
    while (a):
        while(a % 2 == 0):
            a = a // 2
            if (n % 8 == 1 or n % 8 == 3):
                g = -g
        a, n = n, a
```

```

    if (a % 4 == 3 and n % 4 == 3):
        g = -g
    a = a % n
    if (a > n // 2):
        a -= n
    if (n == 1):
        return g
    return 0

```

```

def modul(num, deg, mod):
    x = 1
    y = num
    while (deg > 0):
        if (deg % 2 == 1):
            x = (x*y) % mod
        y = (y*y) % mod
        deg = deg // 2
    return x % mod

```

```

def SolStras(r, count):
    if (r < 2):
        print("Число составное")
        return False
    if (r != 2 and r % 2 == 0):
        print("Число составное")
        return False
    for i in range(count):
        a = random.randrange(r - 1) + 1
        s = (r + Jacob(a, n)) % r

```



```

mod = modul(a, (r - 1) / 2, r)
if (s == 0 or mod != s):
    print("Число составное")
    return False
else:
    print("Число, вероятно, простое")
return True

def MilRab(n):
    if n != int(n):
        print("Число составное")
        return False
    n = int(n)
    if n == 0 or n == 1 or n == 4 or n == 6 or n == 8 or n == 9:
        print("Число составное")
        return False
    if n == 2 or n == 3 or n == 5 or n == 7:
        print("Число, вероятно, простое")
        return True
    s = 0
    r = n - 1
    while r % 2 == 0:
        r >>= 1
        s += 1
    assert(2**s * r == n - 1)

def prob(a):
    if pow(a, r, n) == 1:
        print("Число составное")

```

```

        return False
    for i in range(s):
        if pow(a, 2**i * r, n) == n - 1:
            print("Число составное")
            return False
    print("Число, вероятно, простое")
    return True

for i in range(8):
    a = random.randrange(2, n)
    if probab(a):
        print("Число составное")
        return False
    print("Число, вероятно, простое")
    return True

n = 1909
Ferma(n, 1000)
SolStras(n, 1000)
MilRab(n)

n = 1901
Ferma(n, 1000)
SolStras(n, 1000)
MilRab(n)

```

## 6 Выводы

В ходе работы мы изучили и реализовали вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту.

## 7 Список литературы

1. Традиционные шифры с симметричным ключом [1]
2. Методические материалы курса [2]