

# **Отчёт по лабораторной работе №5**

**Вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту**

Студент: Гонсалес Ананина Луис Антонио, 1032175329

Группа: НФИмд-02-21

Преподаватель: Кулябов Дмитрий Сергеевич,  
д-р.ф.-м.н., проф.

Москва 2021

# Содержание

1	Цель работы	4
2	Теоретические сведения	5
3	Выполнение работы	7
4	Выводы	9
	Список литературы	10

# List of Figures

2.1	Тест Миллера . . . . .	6
3.1	Тест Ферма . . . . .	7
3.2	Тест Соловэя . . . . .	7
3.3	Тест Миллера . . . . .	8

# 1 Цель работы

Цель данной лабораторной работы- изучить теорию и реализовать все рассмотренные алгоритмы программно.

## 2 Теоретические сведения

Вопрос определения того, является ли натуральное число  $N$  простым, известен как проблема простоты.

Тестом простоты (или проверкой простоты) называется алгоритм, который, приняв на входе число  $N$ , позволяет либо не подтвердить предположение о составности числа, либо точно утверждать его простоту. Во втором случае он называется истинным тестом простоты. Таким образом, тест простоты представляет собой только гипотезу о том, что если алгоритм не подтвердил предположение о составности числа  $N$ , то это число может являться простым с определённой вероятностью. Это определение подразумевает меньшую уверенность в соответствии результата проверки истинному положению вещей, нежели истинное испытание на простоту, которое даёт математически подтверждённый результат[1].

**Тест простоты Ферма в теории чисел** — это тест простоты натурального числа  $n$ , основанный на малой теореме Ферма.

Если  $n$  — простое число, то оно удовлетворяет сравнению  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  для любого  $a$ , которое не делится на  $n$ .

Выполнение сравнения  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  является необходимым, но не достаточным признаком простоты числа. То есть, если найдётся хотя бы одно  $a$ , для которого  $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$ , то число  $n$  — составное; в противном случае ничего сказать нельзя, хотя шансы на то, что число является простым, увеличиваются. Если для составного числа  $n$  выполняется сравнение  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ , то число  $n$  называют псевдопростым по основанию  $a$ . При проверке числа на простоту те-

стом Ферма выбирают несколько чисел  $a$ . Чем больше количество  $a$ , для которых  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ , тем больше шансы, что число  $n$  простое[2].

**Тест Соловея — Штрассена** — тест всегда корректно определяет, что простое число является простым, но для составных чисел с некоторой вероятностью он может дать неверный ответ.

Алгоритм Соловея — Штрассена параметризуется количеством раундов  $k$ . В каждом раунде случайным образом выбирается число  $a < n$ . Если  $\text{НОД}(a, n) > 1$ , то выносится решение, что  $n$  составное. Иначе проверяется справедливость сравнения  $a^{(n-1)/2} \equiv (a/n) \pmod{n}$ . Если оно не выполняется, то выносится решение, что  $n$  — составное. Если это сравнение выполняется, то  $a$  является свидетелем простоты числа  $n$ . Далее выбирается другое случайное  $a$  и процедура повторяется. После нахождения  $k$  свидетелей простоты в  $k$  раундах выносится заключение, что  $n$  является простым числом с вероятностью  $1 - 2^{-k}$ [3].

**Тест Миллера — Рабина** — вероятностный полиномиальный тест простоты. Тест Миллера — Рабина, наряду с тестом Ферма и тестом Соловея — Штрассена, позволяет эффективно определить, является ли данное число составным. Однако, с его помощью нельзя строго доказать простоту числа. Тем не менее тест Миллера — Рабина часто используется в криптографии для получения больших случайных простых чисел.

Как и тесты Ферма и Соловея — Штрассена, тест Миллера — Рабина опирается на проверку ряда равенств, которые выполняются для простых чисел. Если хотя бы одно такое равенство не выполняется, это доказывает что число составное[4].

Для теста Миллера — Рабина используется следующее утверждение:

Пусть  $n$  — простое число и  $n - 1 = 2^s d$ , где  $d$  — нечётно. Тогда для любого  $a$  из  $\mathbb{Z}_n$  выполняется хотя бы одно из условий:

1.  $a^d \equiv 1 \pmod{n}$
2. Существует целое число  $r < s$  такое что  $a^{2^r d} \equiv -1 \pmod{n}$

Figure 2.1: Тест Миллера

### 3 Выполнение работы

```
In [1]: import numpy as np

In [2]: #Тест Ферма
def ferma(n):
    a=np.random.randint(2,n-2)
    r=(a**(n-1))%n
    if r==1:
        return f'Число n, вероятно, простое'
    else:
        return f'Число n составное'

In [3]: ferma(31)
Out[3]: 'Число n, вероятно, простое'

In [4]: #Символ Якоби
def jacobi(n,a):
    assert n>=3
    assert 0<=a<n

    if a<0:
        return -a/n
    elif a%2==0:
        return (a/2)/n
    elif a==1:
        return 1
    elif a<n:
        return n/a
    else:
        return (a%n)/n
```

Figure 3.1: Тест Ферма

```
In [5]: #Тест Соловья
def solovey(n):
    assert n%2==1 and n>=5 #только можно вводить нечетные числа
    a = np.random.randint(2, n-2)
    r=(a**((n-1)/2))%n
    if r!=1 and r!=n-1:
        return f'Число n составное'
    else:
        s=jacobi(n,a)
        print(s%n,r)
        if s%n==r:
            return f'Число n составное'
        else:
            return f'Число n, вероятно, простое'

In [6]: solovey(19)
0.15789473684210525 1.0
Out[6]: 'Число n, вероятно, простое'
```

Figure 3.2: Тест Соловья

```
##### more by Sergey, p.1000

In [7]: #Тест Миллера
def view(n):
    assert n%2==0
    init_n=n
    s=0
    t=0
    while 1:
        n/=2
        s+=1
        if n%2==1:
            return s,int(n)

def miller(n):
    assert n>=5 and n%2==1 ##только можно вводить нечетные числа

    s,r=view(n-1)
    a=np.random.randint(2,n-2)
    y=(a**r)%n
    if y!=1 and y!=n:
        j=1
        if j<=s-1 and y!=n-1:
            y=(y**2)%n
            if y==1:
                return f'Число n составное'
            else:
                j+=1
        if y!=n-1:
            return f'Число n сосатвное'
    return f'Число n, вероятно, простое'

In [8]: miller(23)

Out[8]: 'Число n, вероятно, простое'

In [ ]:
```

Figure 3.3: Тест Миллера



## **4 Выводы**

В итоге в данной лабораторной работы я изучил теорию и реализовал все рассмотренные алгоритмы программно.

## Список литературы

1. Тест Простоты [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: [https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест\\_простоты](https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест_простоты).
2. Тест Ферма [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: [https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест\\_Ферма](https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест_Ферма).
3. Тест Соловея [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: [https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест\\_Соловея\\_—\\_Штрассена](https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест_Соловея_—_Штрассена).
4. Тест Миллера [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: [https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест\\_Миллера\\_—\\_Рабина](https://ru.wikipedia.org/wiki/Тест_Миллера_—_Рабина).