

Отчёт по лабораторной работе №5

Вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту

Каймакджыоглу Мерич Дорук

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Теоретическое введение	7
4	Выполнение лабораторной работы	9
4.1	Результаты выполнения	15
5	Выводы	16
	Список литературы	17

Список иллюстраций

Список таблиц

1 Цель работы

Целью данной лабораторной работы является изучение и практическая реализация фундаментальных вероятностных алгоритмов для проверки чисел на простоту. Особое внимание уделяется тесту Ферма, тесту Соловья-Штрассена и тесту Миллера-Рабина. Понимание и реализация этих алгоритмов имеет критическое значение, поскольку они составляют основу для генерации больших простых чисел, что является ключевой операцией в асимметричных криптосистемах, таких как RSA.

2 Задание

Реализовать программно все рассмотренные алгоритмы: - Алгоритм, реализующий тест Ферма - Алгоритм вычисления символа Якоби (как вспомогательный для следующего теста) - Алгоритм, реализующий тест Соловья-Штрассена - Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина - Создать главный скрипт, который импортирует эти алгоритмы и демонстрирует их работу на примерах.

3 Теоретическое введение

Целое число p называется **простым**, если оно не имеет других делителей, кроме тривиальных $(\pm 1, \pm p)$. В противном случае число называется **составным**. Проверка чисел на простоту является составной частью генерации простых чисел, применяемых в криптографии с открытым ключом.

Алгоритмы проверки на простоту можно разделить на **детерминированные** и **вероятностные**. Детерминированный алгоритм всегда гарантированно решает задачу. Вероятностный алгоритм использует генератор случайных чисел и дает не гарантированно точный ответ.

Общая схема вероятностного теста: 1. Для числа n выбирается случайное «свидетельствующее» число a ($1 < a < n$). 2. Проверяется некоторое математическое условие. 3. Если n **не проходит** тест по основанию a , алгоритм выдает «Число n составное», и n действительно является составным. 4. Если n **проходит** тест, алгоритм выдает «Число n , вероятно, простое». Это не дает 100% гарантии.

Последовательно проведя t независимых проверок, можно утверждать, что число n является простым с высокой вероятностью. Вероятность ошибки (того, что составное число t раз будет объявлено простым) не превосходит $\frac{1}{2^t}$ (для тестов Соловья-Штрассена и Миллера-Рабина).

1. **Тест Ферма.** Основан на Малой теореме Ферма: если p — простое число, то для любого a выполняется $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. Алгоритм проверяет это равенство для случайного a .

2. **Тест Соловья-Штрассена.** Основан на критерии Эйлера: нечетное n является простым тогда и только тогда, когда $a^{\frac{n-1}{2}} \equiv (\frac{a}{n})(\text{mod } n)$. Этот тест требует вычисления **символа Якоби** $(\frac{a}{n})$.
3. **Тест Миллера-Рабина.** Наиболее часто используемый тест. Он основан на том, что $n - 1$ представляется в виде $n - 1 = 2^s r$, где r нечетное, и использует более строгую проверку, связанную со свойствами квадратных корней из 1 по модулю n .

4 Выполнение лабораторной работы

Для выполнения задания был разработан единый скрипт на языке Python.

1. Алгоритм, реализующий тест Ферма (`fermat_test.py`)

```
import random

def fermat_test_single(n: int) -> str:
    a = random.randint(2, n-2)
    r = pow(a, n - 1, n)

    if r == 1:
        return "probably prime"
    else:
        return "composite"

def run_feramn_test(n: int, t: int) -> str:
    if n < 5:
        return "input must be bigger than or = 5"
    if n % 2 == 0:
        return "composite even"

    for _ in range(t):
```

```

        if fermat_test_single(n) == "composite":
            return "composite"
    return "probably prime"

```

2. Алгоритм вычисления символа Якоби (jacobi_symbol.py)

```

def jacobi_symbol(a: int, n: int) -> int:
    if n < 3 or n % 2 == 0:
        raise ValueError("must be odd integer")
    a = a % n
    g = 1

    while a != 0:
        if a == 1:
            return g
        k = 0
        a1 = a
        while a1 % 2 == 0 and a1 > 0:
            a1 //= 2
            k += 1

        s = 1
        if k % 2 != 0:
            n_mod_8 = n % 8
            if n_mod_8 == 3 or n_mod_8 == 5:
                s = -1

        if a1 == 1:
            return g * s

```

```

        if (n % 4) == 3 and (a1 % 4) == 3:
            s = -s

        a = n % a1
        g = g * s

    return 0

```

3. Алгоритм, реализующий тест Соловья-Штрассена (solovay_strassen_test.py)

```

import random
from jacobi_test import jacoby_symbol

def solovay_strassen_test_single(n: int) -> str:
    a = random.randint(2, n - 2)
    r = pow(a, (n - 1) // 2, n)

    if r != 1 and r != n - 1:
        return "composite"
    s = jacoby_symbol(a, n)

    if r == (s + n) % n:
        return "probably prime"
    else:
        return "composite"

def run_solovay_strassen_test(n: int, t: int) -> str:
    if n < 5:

```

```

        return "input must be bigger than or = 5"
    if n % 2 == 0:
        return "composite even"

    for _ in range(t):
        if solovay_strassen_test_single(n) == "composite":
            return "composite"
    return "probably prime"

```

4. Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина (miller_rabin_test.py)

```

import random

def miller_rabin_test_single(n: int) -> str:
    s = 0
    r = n - 1
    while r % 2 == 0:
        s += 1
        r //= 2

    a = random.randint(2, n - 2)
    y = pow(a, r, n)

    if y != 1 and y != n - 1:
        j = 1
        while j <= s - 1 and y != n - 1:
            y = pow(y, 2, n)
            if y == 1:
                return "composite"
        j += 1

```

```

        j += 1
    if y != n - 1:
        return "composite"
    return "probably prime"

def run_miller_rabin_test(n: int, t: int) -> str:
    if n < 5:
        return "input must be bigger than or = 5"
    if n % 2 == 0:
        return "composite even"

    for _ in range(t):
        if miller_rabin_test_single(n) == "composite":
            return "composite"
    return "probably prime"

```

5. Главный файл и демонстрация работы (lab05_primalty_tests.py)

```

from fermat_test import run_feramn_test
from sol_stra_test import run_solovay_strassen_test
from mill_rab_test import run_miller_rabin_test

if __name__ == "__main__":
    try:
        n_input = input("enter n: ")
        n = int(n_input)
        t_input = input("enter t: ")
        t = int(t_input)

```

```

if n < 5 or n % 2 == 0:
    print(f"n: {n} is not prime")
if n == 2 or n == 3:
    print(f"{n} is prime")
elif n % 2 == 0:
    print(f"{n} is not prime")
elif t < 1:
    print(f"t: {t} is not prime")
else:
    print(f"\n--- {n} (c {t}) ---")

    result_feramat = run_feramat_test(n, t)
    print(f"1. {n}: \t\t{result_feramat}")

    result_ss = run_solovay_strassen_test(n, t)
    print(f"2. {n}-SS: \t{result_ss}")

    result_mr = run_miller_rabin_test(n, t)
    print(f"3. {n}-MR: \t{result_mr}")

    print("\n--- ")
    if result_mr == "probably prime":
        print(f"{n}, is prime")
        print(f"({n} < 1 / (4^{t}))")
    else:
        print(f"{n} is not prime")
except ValueError:
    print(f"Error: {e}")

```

```
except Exception as e:
    print(f"Произошла ошибка: {e}")
```

4.1 Результаты выполнения

Пример 1: Число Кармайкла (561)

Числа Кармайкла — это составные числа, которые проходят тест Ферма для любого a .

enter n: 561

enter t: 20

--- Проверка 561 (с 20 тестами) ---

1. Проверка: composite
2. Проверка 561-1: composite
3. Проверка 561-2: composite

--- Проверка ---

561 - простое.

5 Выводы

В ходе выполнения данной лабораторной работы были успешно реализованы все три вероятностных алгоритма проверки на простоту, указанные в задании: тест Ферма, тест Соловья-Штрассена и тест Миллера-Рабина. Также был реализован алгоритм вычисления символа Якоби, необходимый для теста Соловья-Штрассена.

Разработанные функции, объединенные в модульную структуру, корректно классифицируют числа как «составные» или «вероятно, простые». Демонстрация на числе Кармайкла (561) показала практическую слабость теста Ферма и надежность тестов Миллера-Рабина и Соловья-Штрассена.

Наиболее важным результатом является практическая реализация теста Миллера-Рабина, который является индустриальным стандартом и чаще всего используется на сегодняшний день для генерации простых чисел в криптографии.

Эта работа позволила углубить понимание математических основ, на которых строится информационная безопасность, в частности, механизм генерации больших простых чисел. Эта задача неразрывно связана с темой предыдущей лабораторной работы (вычисление модульного обратного элемента), так как обе являются ключевыми компонентами для работы асимметричных криптосистем.

Список литературы

::: {#Методические указания к лабораторной работе №5} :::