

# **Лабораторная Работа No 5**

## **Математические Основы Защиты Информации и Информационной Безопасности**

Хосе Фернандо Леон Атупанья | НФИмд-01-24

# Содержание

1. Цель работы
2. Выполнение лабораторной работы
3. Выводы

## 1. Цель работы

Вычислить максимальный общий делитель, используя алгоритмы, представленные в лабораторном рабочем материале 5.

## 2. Выполнение лабораторной работы

### 2.1 Алгоритм, реализующий тест Ферма

В этой отчете реализуем тест Ферма на простоту, вероятностный алгоритм, используемый для проверки того, является ли число простым. Тест основан на Малой теореме Ферма, которая предполагает, что если число  $n$  составное.

Эта строка импортирует модуль Random, который предоставляет функции для генерации случайных чисел. Эта функция, `fermat_primality_test`, принимает целое число  $n$  в качестве входных данных. Цель этой функции - определить, является ли входное целое число  $n$  простым, используя вероятностный тест Ферма. Функция также проверяет, является ли число  $n$  четным, используя значение `even(n)`. Четные числа (кроме 2) не являются простыми.

```
1  #Алгоритм, реализующий тест Ферма
2  using Random
3
4  function fermat_primality_test(n::Int)
5      if n < 5 || iseven(n)
6          return "Input must be a odd integer greater than or equ
7      end
```

Эта строка генерирует случайное целое число  $a$  в диапазоне  $[2, n-2]$ , модуль мощности( $a, n-1, n$ ) эффективно вычисляет значение  $a^{(n-1)} \pmod n$ . Если  $r$  равно 1, тест Ферма предполагает, что  $n$  может быть простым, поэтому функция возвращает "Число  $n$ , вероятно, простое". Иначе "Число  $n$  составное".

```
9      a = rand(2:(n - 2))
10     r = powermod(a, n - 1, n)
11     if r == 1
12         return "The number n is a probably prime"
13     else
14         return "The number n is composite"
15     end
16 end
```

Он отображает сообщение с приглашением, а затем считывает вводимые пользователем данные с помощью функции `readline()`.

```
18 function input(prompt:: AbstractString)
19     print(prompt)
20     return chomp(readline())
21 end
```

Затем введенная строка преобразуется в целое число с помощью синтаксического анализа (`Int`, `n`) и сохраняется в `num1`. Мы вызываем нашу функцию с аргументом `num1`, чтобы получить результат.

```
23 n = input("n = ")
24 num1 = parse{Int, n}
25
26 result = fermat_primality_test(num1)
27 println(result)
```

OUTPUT:

```
julia> 17
17
The number n is a probably prime
```

## 2.2 Алгоритм вычисления символа Якоби

Вычислите символ Якоби ( $n/a$ ), важную функцию в теории чисел, часто используемую в алгоритмах, связанных с проверкой на простоту и квадратичными вычетами. Символ Якоби обобщает символ Лежандра и может быть вычислен для любого целого числа  $a$  и любого положительного нечетного числа  $n$ .

Функция `jacobi_symbol` принимает два целочисленных входных сигнала,  $a$  и  $n$ . Если  $a$  равно 1, функция возвращает  $g$  как символ Якоби.  $(1/n)$  всегда равно 1 для любых нечетных  $n$ .

```
3 function jacobi_symbol(a::Int, n::Int)
4     g = 1
5
6     if a == 0
7         return 0
8     end
9
10    if a == 1
11        return g
12    end
```

Этот цикл удаляет все множители, равные 2, из  $a$ , многократно деля его на 2, пока оно не станет нечетным. Значение  $s$  зависит от того, сколько раз  $a$  было разделено на 2: Если  $k$  (количество делений на 2) четное,  $s$  остается равным 1. Если  $k$  нечетное,  $s$  зависит от значения  $n \pmod{8}$ .

```
14     k = 0
15     while iseven(a)
16         a = div(a, 2)
17         k += 1
18     end
19
20     a1 = a
21
22     if iseven(k)
23         s = 1
24     else
25         if n % 8 == 1 || n % 8 == 7
26             s = 1
27         else
28             s = -1
29         end
30     end
```

Если  $a1$  равно 1, то результатом вычисления символа Якоби будет просто произведение  $g * s$ , и функция вернет это значение. Функция применяет закон квадратичной взаимности, который изменяет  $s$  в зависимости от значений  $a1$  и  $n$  по модулю 4. После настройки  $s$  и обновления  $a$  и  $n$  функция вызывает саму себя рекурсивно с  $a = n \% a1$  и  $n = a1$ .

```
32     if a1 == 1
33         return g * s
34     end
35
36     if n % 4 == 3 && a1 % 4 == 3
37         s = -s
38     end
39
40     a = n % a1
41     n = a1
42     g *= s
43
44     return jacobi_symbol(a, n) * g
45 end
```

`jacobi_symbol(num1, num2)` вызывает символьную функцию Якоби с предоставленными входными данными.

```
47  a = input("a = ")
48  num1 = parse{Int, a}
49
50  n = input("n = ")
51  num2 = parse{Int, n}
52
53  result = jacobi_symbol(num1, num2)
54  println("Jacobi symbol (a/b): ", result)
```

OUTPUT:

```
julia> 17
17
n = 5
Jacobi symbol (a/b): -1
```

### 2.3 Алгоритм, реализующий тест Соловья-Штрассена

Этот код реализует тест на простоту Соловья-Штрассена, вероятностный алгоритм, используемый для проверки вероятности того, что число является простым. Тест основан на свойствах символов Якоби и модульной арифметике.

Тест Соловья-Штрассена основан на выборе случайной базы для проведения вероятностного тестирования на первичность. Эта функция вычисляет символ Якоби  $(n/a)$  для заданных целых чисел  $a$  и  $n$ . Символ Якоби имеет решающее значение для сравнения свойств  $a$  относительно  $n$  в тесте.

```

2  using Random
3
4  function jacobi_symbol(a::Int, n ::Int)
5      g = 1
6
7      while a != 0
8          #Step 4: Factor out powers of 2 in a to find a1(odd part)
9          k = 0
10         while iseven(a)
11             a = div(a, 2)
12             k += 1
13         end
14         a1 = a
15
16         #Determine s based on k and n mod 8
17         s = 1
18         if isodd(k)
19             if n % 8 == 3 || n % 8 == 5
20                 s = -1
21             end
22         end

```

Эта часть делит a на 2 до тех пор, пока оно не станет нечетным, считая деления в k. Если k нечетно, а n по модулю 8 равно 3 или 5, значение s равно -1; в противном случае значение s остается равным 1. Это условие применяет закон квадратичной взаимности, который регулирует s на основе значений n и a1 по модулю 4.

```

24         if n % 4 == 3 && a1 % 4 == 3
25             s = -s
26         end
27
28         #Update g, a and n
29         g *= s
30         a, n = n % a1, a1
31     end
32
33     return g == 1 ? 1 : (n == 1 ? g : 0)
34 end

```

Он проверяет, является ли n допустимым входным значением (нечетное целое число, большее или равное 5). Если r не равно ни 1, ни n-1, функция делает вывод, что n является составным. Если  $r \pmod n$  не равно s, то n является составным. Если они равны, то n "вероятно, простое число".

```

36 function solovay_strassen_test(n::Int)
37     if n < 5 || iseven(n)
38         return "Input must be an odd integer greater than or eq
39     end
40
41     a = rand(2: n - 2)
42     r = powermod(a, div(n - 1, 2), n)
43
44     if r != 1 && r != n - 1
45         return "The number n is composite"
46     end
47
48     s = jacobi_symbol(a, n)
49
50     if r % n != s
51         return "The number n is compisite"
52     else
53         return "The number n is probably prime"
54     end
55 end

```

Функция solovay\_strassen\_test вызывается с номером 1, и результат выводится на печать.

```

57 n = input("n = ")
58 num1 = parse{Int, n}
59
60 r = solovay_strassen_test(num1)
61 println(r)

```

OUTPUT:

```

julia> 15
15
The number n is composite

```

## 2.4 Алгоритм, реализующий тест Миллера-Рабина

Этот код реализует тест на простоту Миллера-Рабина, вероятностный алгоритм, используемый для определения того, является ли данное целое число  $n$  простым.

Функция miller\_rabin\_test принимает целое число  $n$  в качестве входных данных для проверки на примитивность. Функция переписывает  $n-1$  в виде  $2^s \cdot r$ , где  $r$  - нечетное число, а  $s$  - неотрицательное целое число.

```

2  using Random
3
4  function miller_rabin_test(n::Int)
5      r = n - 1
6      s = 0
7      while iseven(r)
8          r = div(r, 2)
9          s += 1
10     end
11
12     a = rand(2: n - 2)
13     y = powermod(a, r, n)

```

В этом цикле:  $y$  возводится в квадрат по модулю  $n$  с точностью до  $s-1$  раз. Если в какой-либо точке  $y$  становится равным 1, функция делает вывод, что  $n$  является составным, поскольку это значение указывает на сбой в выполнении условия Миллера-Рабина. Если  $y$  достигает  $n-1$  до завершения цикла, тест рассматривает этот экземпляр как потенциально простой и завершает цикл.

Если все проверки пройдены, функция возвращает "Число  $n$ , вероятно, простое". Поскольку тест является вероятностным, он не гарантирует простоту, а только то, что  $n$ , вероятно, простое.

```

15     if y != 1 && y != n - 1
16         j = 1
17         while j <= s - 1 && y != n - 1
18             y = powermod(y, 2, n)
19             if y == 1
20                 return "The number n is composite"
21             end
22             j += 1
23         end
24
25         if y != n - 1
26             return "The number n is composite"
27         end
28     end
29     return "The number n is probably prime"
30 end

```

Выводится результат теста, либо "вероятно, простой", либо "сложный".



```
32  n = input("n = ")
33  num1 = parse(Int, n)
34
35  r = miller_rabin_test(num1)
36  println(r)
```

OUTPUT:

```
julia> 17
17
The number n is probably prime
```

### 3. Выводы

Каждый алгоритм обеспечивает различный баланс скорости и точности, при этом алгоритм Миллера-Рабина, как правило, является наиболее надежным для практического использования, особенно когда надежность имеет решающее значение. Тест Ферма, хотя и быстрый, более уязвим к ошибкам при работе с определенными составными числами, и метод Соловея-Штрассена находится между ними, предлагая разумный компромисс. Комбинирование этих методов или использование метода Миллера-Рабина с несколькими итерациями может обеспечить высокий уровень достоверности результата.

Для практических целей тест Миллера-Рабина часто является предпочтительным из-за его эффективности и высокой точности, особенно для приложений в криптографии, где важна простота.