## Отчёт по лабораторной работе №4

Алгоритм Евклида

Эдвард Гогин

# Содержание

1	Цель работы													
2	Теоретические сведения													
	2.1	Наибольший общий делитель	5											
	2.2	Алгоритм Евклида	5											
		Бинарный алгоритм Евклида	6											
		Расширенный алгоритм Евклида	7											
3	Выполнение работы													
	3.1	3.1 Реализация алгоритмов на языке Python												
		Контрольный пример	12											
4	4 Выводы													
Список литературы														

# **List of Figures**

3.1	Работа алгоритмов	3.					_				_				_		1	2

# 1 Цель работы

Изучение алгоритма Евклида нахождения НОД и его вариаций.

## 2 Теоретические сведения

### 2.1 Наибольший общий делитель

Наибольший общий делитель (НОД) – это число, которое делит без остатка два числа и делится само без остатка на любой другой делитель данных двух чисел. Проще говоря, это самое большое число, на которое можно без остатка разделить два числа, для которых ищется НОД.

### 2.2 Алгоритм Евклида

При работе с большими составными числами их разложение на простые множители, как правило, неизвестно. Но для многих прикладных задач теории чисел поиск разложения числа на множители является важной, часто встречающейся практической задачей. В теории чисел существует сравнительно быстрый способ вычисления НОД двух чисел, который называется алгоритмом Евклида.

#### Алгоритм Евклида

- Вход. Целые числа a, b; 0 < b < a.
- Выход. d = HOД(a, b).
- 1. Положить  $r_0 = a, r_1 = b, i = 1.$
- 2. Найти остаток  $r_i+1$  от деления  $r_i{-}1$  на  $r_i$ .
- 3. Если  $r_i + 1 = 0$ , то положить  $d = r_i$ . В противном случае положить i = i + 1 и вернуться на шаг 2.

#### 4. Результат: d.

Пример: Найти НОД для 30 и 18.

30/18 = 1 (остаток 12)

18/12 = 1 (остаток 6)

12 / 6 = 2 (остаток 0)

Конец: НОД – это делитель 6.

### 2.3 Бинарный алгоритм Евклида

Бинарный алгоритм Евклида вычисления НОД оказывается более быстрым при реализации этого алгоритма на компьютере, поскольку использует двоичное представление чисел а и b. Бинарный алгоритм Евклида основан на следующих свойствах наибольшего общего делителя (считаем, что 0 < b ≤ a):

- Вход. Целые числа  $a, b; 0 < b \le a$ .
- Выход. d = HOД(a, b).
- 1. Положить g = 1.
- 2. Пока оба числа a и b четные, выполнять a=a/2, b=b/2, g=2g до получения хотя бы одного нечетного значения a или b.
- 3. Положить u = a, v = b.
- 4. Пока  $u \neq 0$ , выполнять следующие действия.
  - Пока u четное, полагать u=u/2.
  - Пока v четное, полагать v=v/2.
  - При  $u \geq v$  положить u = u v. В противном случае положить v = v u.
- 5. Положить d = gv.
- 6. Результат: d

### 2.4 Расширенный алгоритм Евклида

Расширенный алгоритм Евклида находит наибольший общий делитель d чисел a и b и его линейное представление, т. е. целые числа x и y, для которых ах + by = d, и не требует «возврата», как в рассмотренном примере. Пусть d – НОД для а и b, т. е. d = (a, b), где a > b. Тогда существуют такие целые числа x и y, что d = ах +by. Иными словам, НОД двух чисел можно представить в виде линейной комбинации этих чисел с целыми коэффициентами

- Вход. Целые числа  $a, b; 0 < b \le a$ .
- Выход: d = HOД(a, b); такие целые числа x, y, что ax + by = d.
- 1. Положить  $r_0 = a, r_1 = b, x_0 = 1, x_1 = 0, y_0 = 0, y_1 = 1, i = 1$
- 2. Разделить с остатком  $r_i$  1 на  $r_i$  :  $r_i$  i 1) =  $q_i * r_i + r_i + 1$
- 3. Если  $r_(i+1)=0$ , то положить  $d=r_i$ ,  $x=x_i$ ,  $y=y_i$ . В противном случае положить  $x_(i+1)=(x_(i-1)-q_i*x_i,y_(i+1)=y_(i-1)-q_i*y_i,i=i+1$  и вернуться на шаг 2.
- 4. Результат: d, x, y.

## 3 Выполнение работы

### 3.1 Реализация алгоритмов на языке Python

```
# функция уменьшает число до тех пор пока одно из них не станет нулем
# практически для этого используется цикл
def evklidsimply(a,b):
    while a != 0 and b != 0:
        if a >= b:
            a %= b
        else:
            b %= a
    return a or b
# функция расширенного евклида
\# ax + by = gcd(a,b)
# алгоритм находит нод и его линейное представление
def evklid_extended(a, b):
    if a == 0:
        return (b, 0, 1)
    else:
        div, x, y = evklid_extended(b % a, a)
    return (div, y - (b // a) * x, x)
```

```
# функция бинарного евклида
def binary_evklid(a,b):
    g = 1 # переменная для подсчета
    # согласно условиям и пунктам задачи мы все делаем
    # по пунктам
    while(a % 2 == 0 and b % 2 == 0):
        a = a/2
        b = b/2
        g = 2*g
    u,v = a,b
    while u != 0:
        if u % 2 == 0:
            u = u/2
        if v % 2 == 0:
            v = v/2
        if u >= v:
            u = u - v
        else:
           v = v - u
    d = g*v
    return d
# функция расширенного бинарного евклида
def evklid_binary_extended(a, b):
    g = 1 # переменная для подсчетов
    # выполняем все согласно алгоритму
    # объяснять даже не надо все по пунктам расписано в условии задачи
    while (a \% 2 == 0 \text{ and } b \% 2 == 0):
```

$$a = a / 2$$

$$b = b / 2$$

$$g = 2 * g$$

u = a

v = b

A = 1

B = 0

C = 0

D = 1

while u != 0:

if u % 2 == 0:

u = u/2

if A % 2 == 0 and B % 2 ==0:

A = A/2

B = B/2

else:

A = (A+b)/2

B = (B-a)/2

if v % 2 == 0:

v = v / 2

if C%2==0 and D%2==0:

C = C/2

D = D/2

else:

C = (C+b)/2

D = (D-a)/2

if u>=v:

u = u - v

A = A - C

```
B = B - D
        else:
            v = v - u
            C = C - A
            D = D - B
    d = g*v
    x = C
    y = D
    return (d,x,y)
def main():
    # положим числа в переменные
    a = int(input("Введите числа a"))
    b = int(input("Введите число b"))
    if a >= 0 and 0 <= b <= a:
    # проверяем условия что все в порядке(согласно условиям задачи
        print("Вызываем функицю Евклида")
        print(evklidsimply(a,b))
        # вызываем функцию простого евклида
        print("А теперь можно вызвать функцию расширенного")
        print(evklid_extended(a,b))
        # вызываем функцию расширенного евклида
        print("А теперь функция бинарного Евклида")
        print(binary evklid(a,b))
        # вызываем функцию бинарного евклида
        print("А теперь функция расширенного бинарного Евклида")
        print(evklid_binary_extended(a,b))
        # вызываем функцию расширенного бинарного евклида
```

### 3.2 Контрольный пример

```
In [6]:    1    a = 999
2    b = 99

In [7]:    1    evklid_simply(a, b)
Out[7]: 9

In [8]:    1    evklid_extended(a, b)
Out[8]:    (9, 1, -10)

In [9]:    1    binary_evklid(a, b)
Out[9]:    9.0

In [10]:    1    evklid_binary_ext(a, b)
Out[10]:    (9.0, 12.0, -121.0)
```

Figure 3.1: Работа алгоритмов

# 4 Выводы

Изучили алгоритм Евклида нахождения НОД.

## Список литературы

- 1. ВЫЧИСЛЕНИЕ НАИБОЛЬШЕГО ОБЩЕГО ДЕЛИТЕЛЯ
- 2. В очередной раз о НОД