# Отчёт по лабораторной работе №4

Алгоритм Евклида

Кирил Тесленко

# Содержание

1	Цел	ь работы	4											
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	Реализация алгоритмов на языке Python	8											
		Контрольный пример	11											
4	4 Выводы													
Сп	исок	литературы	13											

# **List of Figures**

3.1	Работа алгоритмов													1	1

# 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

```
def euklid_simply(a, b):
    while a!=0 and b!=0:
        if a >= b:
            a %= b
        else:
            b %=a
    return a or b
def euklid_extended(a, b):
    if a == 0:
        return (b, 0, 1)
    else:
        div, x, y = euklid_extended(b%a, a)
    return (div, y-(b//a)*x, x)
def euklid_binary(a, b):
    g = 1
    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
def euklid_bin_extended(a, b):
    g = 1
    while(a\%2 == 0 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:

$$C = C-A$$

$$D = D-B$$

d = g\*v

$$x = C$$

$$y = D$$

return (d, x, y)

## 3.2 Контрольный пример

```
In [2]: 1 main()

Введите числа а999
Введите число b99
Вызываем функицю Евклида
9
А теперь можно вызвать функцию расширенного
(9, 1, -10)
А теперь функция бинарного Евклида
9.0
А теперь функция расширенного бинарного Евклида
(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