

Отчет по лабораторной работе №4

**Дисциплина: Математические основы защиты информации и
информационной безопасности**

Выполнила Дяченко Злата Константиновна, НПМмд-02-22

Содержание

1	Цель работы	4
2	Задание	5
3	Теоретическое введение	6
4	Выполнение лабораторной работы	9
4.1	Шаг 1	9
4.2	Шаг 2	10
4.3	Шаг 3	10
4.4	Шаг 4	11
5	Выводы	13

List of Figures

4.1	Реализация алгоритма Евклида	9
4.2	Реализация бинарного алгоритма Евклида	10
4.3	Реализация расширенного алгоритма Евклида	11
4.4	Реализация расширенного бинарного алгоритма Евклида	11
4.5	Реализация расширенного бинарного алгоритма Евклида	12

1 Цель работы

Ознакомиться и реализовать алгоритмы вычисления наибольшего общего делителя.

2 Задание

Реализовать такие алгоритмы вычисления наибольшего общего делителя, как алгоритм Евклида, бинарный алгоритм Евклида, расширенный алгоритм Евклида и расширенный бинарный алгоритм Евклида.

3 Теоретическое введение

Пусть числа a и b целые и $b \neq 0$. Разделить a на b с остатком – значит представить a в виде $a = qb + r$, где $q, r \in \mathbb{Z}$ и $0 \leq r < |b|$. Число q называется неполным частным, число r – неполным остатком от деления a на b . Целое число $d \neq 0$ называется наибольшим общим делителем целых чисел a_1, a_2, \dots, a_k (обозначается $d = \text{НОД}(a_1, a_2, \dots, a_k)$), если выполняются следующие условия: 1. каждое из чисел a_1, a_2, \dots, a_k делится на d ; 2. если $d_1 \neq 0$ – другой общий делитель чисел a_1, a_2, \dots, a_k , то d делится на d_1 .

Для вычисления наибольшего общего делителя двух целых чисел применяется способ повторного деления с остатком, называемый алгоритмом Евклида.

1. Алгоритм Евклида.

Вход. Целые числа a, b ; $0 < b \leq a$.

Выход. $d = (a, b)$.

1. Положить $r_0 \leftarrow a, r_1 \leftarrow b, i \leftarrow 1$.
2. Найти остаток r_{i+1} от деления r_{i-1} на r_i .
3. Если $r_{i+1} = 0$, то положить $d \leftarrow r_i$. В противном случае положить $i \leftarrow i + 1$ и вернуться на шаг 2.
4. Результат: d .

2. Бинарный алгоритм Евклида.

Вход. Целые числа a, b ; $0 < b \leq a$.

Выход. $d = (a, b)$.

1. Положить $g \leftarrow 1$.

2. Пока оба числа a и b четные, выполнять $a \leftarrow \frac{a}{2}, b \leftarrow \frac{b}{2}, g \leftarrow 2g$ до получения хотя бы одного нечетного значения a или b .
 3. Положить $u \leftarrow a, v \leftarrow b$.
 4. Пока $u \neq 0$ выполнять следующие действия:
 1. Пока u четное, полагать $u \leftarrow \frac{u}{2}$.
 2. Пока v четное, полагать $v \leftarrow \frac{v}{2}$.
 3. При $u \geq v$ положить $u \leftarrow u - v$. В противном случае положить $v \leftarrow v - u$.
 5. Положить $d \leftarrow gv$.
 6. Результат: d .
3. Расширенный алгоритм Евклида.
- Вход.* Целые числа $a, b; 0 < b \leq a$.
- Выход.* $d = (a, b)$; такие целые числа x, y , что $ax + by = d$.
1. Положить $r_0 \leftarrow a, r_1 \leftarrow b, x_0 \leftarrow 1, x_1 \leftarrow 0, y_0 \leftarrow 0, y_1 \leftarrow 1, i \leftarrow 1$.
 2. Разделить с остатком r_{i-1} на r_i : $r_{i-1} = q_i r_i + r_{i+1}$.
 3. Если $r_{i+1} = 0$, то положить $d \leftarrow r_i, x \leftarrow x_i, y \leftarrow y_i$. В противном случае положить $x_{i+1} \leftarrow x_{i-1} - q_i x_i, y_{i+1} \leftarrow y_{i-1} - q_i y_i, i \leftarrow i + 1$ и вернуться на шаг 2.
 4. Результат: d, x, y .
4. Расширенный бинарный алгоритм Евклида.
- Вход.* Целые числа $a, b; 0 < b \leq a$.
- Выход.* $d = (a, b)$.
1. Положить $g \leftarrow 1$.
 2. Пока оба числа a и b четные, выполнять $a \leftarrow \frac{a}{2}, b \leftarrow \frac{b}{2}, g \leftarrow 2g$ до получения хотя бы одного нечетного значения a или b .
 3. Положить $u \leftarrow a, v \leftarrow b, A \leftarrow 1, B \leftarrow 0, C \leftarrow 0, D \leftarrow 1$.
 4. Пока $u \neq 0$ выполнять следующие действия:
 1. Пока u четное:

1. Положить $u \leftarrow \frac{u}{2}$.
2. Если оба числа A и B четные, то положить $A \leftarrow \frac{A}{2}, B \leftarrow \frac{B}{2}$. В противном случае положить $A \leftarrow \frac{A+b}{2}, B \leftarrow \frac{B-a}{2}$.
2. Пока v четное:
 1. Положить $v \leftarrow \frac{v}{2}$.
 2. Если оба числа C и D четные, то положить $C \leftarrow \frac{C}{2}, D \leftarrow \frac{D}{2}$. В противном случае положить $C \leftarrow \frac{C+b}{2}, D \leftarrow \frac{D-a}{2}$.
 3. При $u \geq v$ положить $u \leftarrow u - v, A \leftarrow A - C, B \leftarrow B - D$. В противном случае положить $v \leftarrow v - u, C \leftarrow C - A, D \leftarrow D - B$.
5. Положить $d \leftarrow gv, x \leftarrow C, y \leftarrow D$.
6. Результат: d, x, y .

4 Выполнение лабораторной работы

4.1 Шаг 1

Ознакомилась с предоставленными теоретическими данными. Для выполнения задания решила использовать язык Python. Написала функцию, выполняющую поиск НОД с помощью алгоритма Евклида. Код функции и результат ее использования представлен на Рисунке 1 (рис. - fig. 4.1). Функция принимает на вход числа a и b . При условии, что $0 < b \leq a$ реализуется алгоритм, представленный в теоретическом введении и функция возвращает НОД. Если условие $0 < b \leq a$ не выполняется, функция ничего не вернет, будет выведено соответствующее сообщение. Пример выполнения функции также показан на Рисунке 1 (рис. - fig. 4.1).

Алгоритм Евклида

```
In [9]: import numpy as np

In [28]: def algevc (a, b):
        if (a >= b and b > 0):
            r=[]
            r.append(a)
            r.append(b)
            i=1
            d=0
            while (d == 0):
                r.append(r[i-1]%r[i])
                if r[i+1]==0:
                    d=r[i]
                else:
                    i=i+1
            return d
        else:
            print ("Ошибка, проверьте, что a больше или равно b, a b больше 0")

In [30]: algevc(100, 20)

Out[30]: 20
```

Figure 4.1: Реализация алгоритма Евклида

4.2 Шаг 2

На Рисунке 2 (рис. - fig. 4.2) представлен код функции, реализующий бинарный алгоритм Евклида, и пример выполнения.

Бинарный алгоритм Евклида

```
In [31]: def binalgevc (a, b):
         if (a >= b and b > 0):
             g=1
             while (a%2==0 and b%2==0):
                 a=a/2
                 b=b/2
                 g=2*g
             u=a
             v=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
         else:
             print ("Ошибка, проверьте, что a больше или равно b, a b больше 0")

In [35]: binalgevc(100, 6)
Out[35]: 2.0
```

Figure 4.2: Реализация бинарного алгоритма Евклида

4.3 Шаг 3

На Рисунке 3 (рис. - fig. 4.3) представлен код функции, реализующий расширенный алгоритм Евклида, и пример выполнения. Данная функция в случае нахождения НОД выводит не только сам НОД, но и числа x и y , являющиеся коэффициентами уравнения $ax + by = d$.

Расширенный алгоритм Евклида

```

In [50]: def expalgevc (a, b):
        if (a >= b and b > 0):
            r=[]
            r.append(a)
            r.append(b)
            x=[]
            x.append(1)
            x.append(0)
            y=[]
            y.append(0)
            y.append(1)
            i=1
            r.append(1)
            while (r[i+1] != 0):
                r[i+1]=r[i-1]*r[i]
                q=r[i-1]/r[i]
                if (r[i+1]==0):
                    d=r[i]
                    xx=x[i]
                    yy=y[i]
                else:
                    x.append(x[i-1]-q*x[i])
                    y.append(y[i-1]-q*y[i])
                    i=i+1
            r.append(1)
            print (a, "=", xx, "+", b, "=", yy, "=", d)
            return (d, xx, yy)
        else:
            print ("Ошибка, проверьте, что a больше или равно b, a b больше 0")

In [52]: expalgevc(100, 7)
100 = -3 + 7 * 43 = 1
Out[52]: (1, -3, 43)

```

Figure 4.3: Реализация расширенного алгоритма Евклида

4.4 Шаг 4

На Рисунке 4 (рис. - fig. 4.4) и Рисунке 5 (рис. - fig. 4.5) представлен код функции, реализующий расширенный бинарный алгоритм Евклида, и пример выполнения. Данная функция в случае нахождения НОД выводит не только сам НОД, но и числа x и y , являющиеся коэффициентами уравнения $ax + by = d$.

Расширенный бинарный алгоритм Евклида

```

In [58]: def expbinalgevc (a, b):
        if (a >= b and b > 0):
            a_v=a
            b_v=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

```

Figure 4.4: Реализация расширенного бинарного алгоритма Евклида

```

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
    print (a_v, "a", x, "+", b_v, "b", "y", "=", d)
    return(d,x,y)
else:
    print ("Ошибка, проверьте, что a больше или равно b, а b больше 0")

```

In [60]: expbinalgevc(100, 7)

100 * -3.0 + 7 * 43.0 = 1.0

Out[60]: (1.0, -3.0, 43.0)

Figure 4.5: Реализация расширенного бинарного алгоритма Евклида

5 Выводы

Я ознакомилась с алгоритмами нахождения НОД и реализовала их. Результаты работы находятся в репозитории на GitHub, а также есть скринкаст выполнения лабораторной работы.