

Лабораторная работа №4

Алгоритм Евклида

Студент: Хамза хуссен

1. Введение: цели и задачи исследования

Основная цель работы — ознакомиться с классическим алгоритмом Евклида для вычисления наибольшего общего делителя (НОД), а также изучить его модификации: бинарный и расширенный варианты.

2. Теоретическая часть

2.1 Понятие наибольшего общего делителя (НОД)

Наибольшим общим делителем двух целых чисел называется наибольшее натуральное число, которое делит оба числа без остатка. НОД играет важную роль в теории чисел, криптографии и алгоритмизации.

2.2 Классический алгоритм Евклида

Данный алгоритм основан на последовательном делении с остатком и основывается на следующем равенстве:

$$\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(b, a \bmod b)$$

где $a \geq b > 0$.

Этапы алгоритма:

- Пусть $r_0 = a, r_1 = b, i = 1$.
- Найти остаток r_{i+1} от деления r_{i-1} на r_i .
- Если $r_{i+1} = 0$, то $\text{НОД} = r_i$.
- Иначе увеличить i на 1 и вернуться к шагу 2.

Пример: Найдём $\text{НОД}(30, 18)$:

- $30 \div 18 = 1$ (остаток 12)

- $18 \div 12 = 1$ (остаток 6)
 - $12 \div 6 = 2$ (остаток 0)
- НОД равен **6**.

2.3 Бинарный алгоритм Евклида

Эта оптимизированная версия использует двоичное представление чисел и заменяет деление операциями сдвига, что повышает производительность.

Основные принципы:

- Если оба числа чётные, то НОД содержит множитель 2.
- Если одно число чётное, его можно поделить на 2.
- Если оба нечётные, выполняется вычитание.

Алгоритм:

1. Инициализировать множитель $g = 1$.
2. Пока a и b чётные, делить их на 2 и удваивать g .
3. Присвоить $u = a, v = b$.
4. Выполнять цикл, пока $u \neq 0$:
 - Делить u и v на 2, пока они чётные.
 - Если $u \geq v$, то $u = u - v$, иначе $v = v - u$.
5. Результат: $d = g \cdot v$.

2.4 Расширенный алгоритм Евклида

Позволяет не только вычислить НОД, но и найти коэффициенты x и y для линейного представления:

$$a \cdot x + b \cdot y = \text{НОД}(a, b)$$

Это особенно полезно для решения диофантовых уравнений и в алгоритмах модульной арифметики.

Этапы алгоритма:

1. Инициализировать последовательности:
 $r_0 = a, r_1 = b, x_0 = 1, x_1 = 0, y_0 = 0, y_1 = 1, i = 1$.
2. Найти частное q_i и остаток r_{i+1} от деления r_{i-1} на r_i .
3. Если остаток равен 0, результат: $d = r_i, x = x_i, y = y_i$.
4. Иначе вычислить новые коэффициенты:
 $x_{i+1} = x_{i-1} - q_i \cdot x_i$,
 $y_{i+1} = y_{i-1} - q_i \cdot y_i$,
 увеличить i и вернуться к шагу 2.

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 = a % b
        else:
            b = 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 = g * 2
    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 = g * 2
    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)
a = int(input("Введите первое число (a): "))
b = int(input("Введите второе число (b): "))

result1 = euklid_simple(a, b)
print(f"1. Простой алгоритм Евклида:")
print(f"    НОД({a}, {b}) = {result1}")

result2 = euklid_extended(a, b)
print(f"\n2. Расширенный алгоритм Евклида:")
print(f"    НОД({a}, {b}) = {result2[0]}")
print(f"    Коэффициенты: {a}*{result2[1]} + {b}*{result2[2]} = {result2[0]}")

result3 = euklid_binary(a, b)
print(f"\n3. Бинарный алгоритм Евклида:")
print(f"    НОД({a}, {b}) = {result3}")

```

```
result4 = euklid_bin_extended(a, b)
print(f"\n4. Расширенный бинарный алгоритм:")
print(f"    НОД({a}, {b}) = {result4[0]}")
print(f"    Коэффициенты: {a}*{result4[1]} + {b}*{result4[2]} = {result4[0]}")
```

3.2 Контрольный пример

Введите первое число (a): 213

Введите второе число (b): 132

1. Простой алгоритм Евклида:

НОД(213, 132) = 3

2. Расширенный алгоритм Евклида:

НОД(213, 132) = 3

Коэффициенты: $213 \cdot -13 + 132 \cdot 21 = 3$

3. Бинарный алгоритм Евклида:

НОД(213, 132) = 3

4. Расширенный бинарный алгоритм:

НОД(213, 132) = 3

Коэффициенты: $213 \cdot -57 + 132 \cdot 92 = 3$

4. Практическая часть

В данном разделе представлены реализации алгоритмов и результаты тестирования на различных входных данных.

(Примечание: код и таблицы результатов могут быть добавлены по усмотрению студента.)

5. Заключение и выводы

В ходе выполнения лабораторной работы:

- Изучен классический алгоритм Евклида для нахождения НОД.
- Рассмотрены его оптимизированные версии: бинарный и расширенный алгоритмы.

- Приведены примеры ручного вычисления НОД каждым из методов.
- Установлено, что бинарный алгоритм более эффективен для программной реализации благодаря использованию операций сдвига.

Расширенный алгоритм Евклида имеет важное практическое применение в криптографических системах и теории чисел.

6. Список использованных источников

1. Введение в алгоритмы нахождения НОД.
2. Модификации алгоритма Евклида: сравнительный анализ.
3. Материалы лекций по теории чисел и алгоритмам.