Отчёт по лабораторной работе №4

Алгоритм Евклида

Алгайли Абдулазиз Мохаммед

Содержание

Список иллюстраций

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. $d = \text{НОД}(a, b)$.

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 a и b. Бинарный алгоритм Евклида основан на следующих свойствах наибольшего общего делителя (считаем, что 0 < b ⩽ a):

- Вход. Целые числа $a, b; 0 < b \leq a$.
- Выход. $d = \text{НОД}(a, b)$.

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 ax + by = d, и не требует «возврата», как в рассмотренном примере. Пусть d – НОД для a и b, т. е. d = (a, b), где a > b. Тогда существуют такие целые числа x и y, что d = ax +by. Иными словам, НОД двух чисел можно представить в виде линейной комбинации этих чисел с целыми коэффициентами

- Вход. Целые числа $a, b; 0 < b \leq a$.
- Выход: $d = \text{НОД}(a, b)$; 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 : $r_(i{-}1) = q_i * r_i + r_i + 1$
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

4 функция расширенного евклида

5 ax + by = gcd(a,b)

6 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)

7 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 //= 2 b //= 2 g = *2 u, v = a, b while u != 0: if u % 2 == 0: u //= 2 elif v % 2 == 0: v //= 2 elif u >= v: u -= v else: v -= u d = g* v return d

8 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 and b % 2 == 0): a //= 2 b //= 2 g = *2 u, v = a, b A, B, C, D = 1, 0, 0, 1 while u != 0: if u % 2 == 0: u //= 2 if A % 2 == 0 and B % 2 == 0: A //= 2 B //= 2 else: A = (A + b) // 2 B = (B - a) // 2 elif v % 2 == 0: v //= 2 if C % 2 == 0 and D % 2 == 0: C //= 2 D //= 2 else: C = (C + b) // 2 D = (D - a) // 2 elif u >= v: u -= v A -= C B -= D else: v -= u C -= A D -= B d = g* v x = C y = D return (d, x, y)

def main(): # положим числа в переменные a = int(input(“Введите число 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 функцию 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

if **name** == “**main**”: main()

8.1 Контрольный пример

```
PS C:\Users\AbdulazizMohammedAlg> & C:/Python311/python.exe "d:/Master/Sub/Математические основы защиты информации и информационной безопасности (02.04.02, НОИмд)/lab4/04/lab4.py"
Введите число a: 999
Введите число b: 99
Простой алгоритм Евклида: 9
Расширенный алгоритм Евклида: (9, 1, -10)
Бинарный алгоритм Евклида: 9
Расширенный бинарный алгоритм Евклида: (9, 34, -343)
PS C:\Users\AbdulazizMohammedAlg>
```

Рис. 8.1: Работа алгоритмов

9 Выводы

Изучили алгоритм Евклида нахождения НОД.

Список литературы

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