Отчёт по лабораторной работе №4

Алгоритм Евклида

Купцов Максим

Содержание

# 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 .
* Выход. НОД.

1. Положить , , .
2. Найти остаток от деления на .
3. Если , то положить . В противном случае положить и вернуться на шаг 2.
4. Результат: .

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 ≤ а):

* Вход. Целые числа .
* Выход. HOД.

1. Положить .
2. Пока оба числа и четные, выполнять до получения хотя бы одного нечетного значения или .
3. Положить .
4. Пока , выполнять следующие действия.
   * Пока четное, полагать .
   * Пока четное, полагать .
   * При положить . В противном случае положить .
5. Положить .
6. Результат:

## 2.4 Расширенный алгоритм Евклида

Расширенный алгоритм Евклида находит наибольший общий делитель d чисел а и b и его линейное представление, т. е. целые числа x и у, для которых ах + 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 .
* Выход: НОД; такие целые числа , что .

1. Положить
2. Разделить с остатком на :
3. Если , то положить , , . В противном случае положить , , и вернуться на шаг 2.
4. Результат: .

# 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:  
 v = v-u  
 C = C-A  
 D = D-B  
 d = g\*v  
 x = C  
 y = D  
 return (d, x, y)

## 3.2 Контрольный пример



Figure 1: Работа алгоритмов

# 4 Выводы

Изучили алгоритм Евклида нахождения НОД.

# Список литературы

1. [ВЫЧИСЛЕНИЕ НАИБОЛЬШЕГО ОБЩЕГО ДЕЛИТЕЛЯ](http://ikit.edu.sfu-kras.ru/files/15/l2.pdf)
2. [В очередной раз о НОД](https://habr.com/ru/post/464949/)