## Реализация известных алгоритмов на языке программирования Python

- Алгоритм Евклида (нахождение наибольшего общего делителя)
- Анализ выборки
- Вычисление факториала на языке программирования Python
- Двоичный (бинарный) поиск элемента в массиве
- Перебор делителей ("тестирование простоты")
- Перевод чисел из десятичной системы счисления в двоичную
- Пересечение списков (поиск одинаковых элементов в двух списках)
- Решето Эратосфена алгоритм определения простых чисел
- Сортировка выбором (поиск минимума и перестановка)
- Сортировка методом пузырька
- Числа Фибоначчи (вычисление с помощью цикла while и рекурсии)

#### Алгоритм Евклида (нахождение наибольшего общего делителя)

Алгоритм Евклида – это алгоритм нахождения наибольшего общего делителя (НОД) пары целых чисел.

**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.

## Описание алгоритма нахождения НОД делением

- 1. Большее число делим на меньшее.
- 2. Если делится без остатка, то меньшее число и есть НОД (следует выйти из цикла).
- 3. Если есть остаток, то большее число заменяем на остаток от деления.
- 4. Переходим к пункту 1.

#### 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. НОД (30, 18) = 6
```

**Примечание к коду.** В цикле в а или b записывается остаток от деления. Когда остатка нет (мы не знаем в а он или b, поэтому проверяем оба условия), то цикл завершается. В конце выводится сумма а и b, т.к. мы не знаем, в какой переменной записан НОД, а в одной из них в любом случае 0, который на результат суммы никак не влияет.

## Описание алгоритма нахождения НОД вычитанием

- 1. Из большего числа вычитаем меньшее.
- 2. Если получается 0, то значит, что числа равны друг другу и являются НОД (следует выйти из цикла).
- 3. Если результат вычитания не равен 0, то большее число заменяем на результат вычитания.
- 4. Переходим к пункту 1.

#### Пример:

```
Найти НОД для 30 и 18. 
 30 - 18 = 12 18 - 12 = 6 12 - 6 = 6 6 - 6 = 0 Конец: НОД – это уменьшаемое или вычитаемое. НОД (30, 18) = 6
```

# Оформление кода в виде функции

# Блок-схема "Алгоритм Евклида"



## Анализ выборки

#### Описание задачи

Часто требуется проанализировать какой-то ряд значений и определить количество значений, попавших в каждый определенный диапазон. Например, дан список, содержащий 1000 значений натуральных чисел в диапазоне от 1 до 100. Требуется подсчитать, сколько значений попало в диапазоны от 1 до 20, от 21 до 30, от 31 до 40 и т.д. Полученный таким образом результат можно использовать для построения графиков и диаграмм частот встречаемости значений.

#### Пример исходного кода на Python

```
#анализируемый список (можно подставить другой)
2. a = [3,5,7,3,8,1,8,0,7,3,2,4,6,8,5,4,3,3,6,5,7,8,9,5,3,2,3]
4. bottom = int(input("нижняя граница: "))
5. top = int(input("верхняя граница: "))
6. interval = int(input("интервал: "))
8. #количество интервалов
9. num interval = int((top - bottom) / interval)
10.
11. top = bottom #опускаем верхнюю границу до нижней
12. for i in range(num interval): #выполняется подсчет значений для каждого интервала
        bottom = top #сдвиг нижней границы к верхней
13.
        top = top + interval #сдвиг верхней границы на величину интервала
14.
15.
       print("От", bottom, "до", top)
16.
        calculator = 0 #счетчик для подсчета количества значений в текущем интервале
17.
       for j in a: #проверяется каждый элемент в списка ...
18.
            if bottom <= j < top: #на вхождение в текущий интервал, в случае успеха ...
19.
                calculator += 1 #увеличение значения счетчика
20.
        print (calculator, "значений \n")
```

#### Вычисление факториала на языке программирования Python

**Факториалом числа** называют произведение всех натуральных чисел до него включительно. Например, факториал числа 5 равен произведению 1\*2\*3\*4\*5 = 120. Формулу нахождения факториала можно записать следующим образом:  $\mathbf{n!} = \mathbf{1} * \mathbf{2} * \dots * \mathbf{n}$ , где  $\mathbf{n}$  – это число, а  $\mathbf{n!}$  – факториал этого числа.

Можно записать немного по-другому:  $\mathbf{n!} = \mathbf{1} * \dots * (\mathbf{n-2}) * (\mathbf{n-1}) * \mathbf{n}$ , т.е. каждое предыдущее число меньше на единицу, чем последующее. Нахождение факториала числа по первой формуле можно реализовать с помощью цикла while, а по второй формуле – с помощью рекурсии.

#### Исходный код на Python с использованием цикла

```
1.  n = input("Факториал числа ")
2.  n = int(n)
3.  fac = 1
4.  i = 0
5.  while i < n:
6.  i += 1
7.  fac = fac * i
8. print ("равен", fac)</pre>
```

### Исходный код на Python с использованием рекурсии

```
1. def fac(n):
2.    if n == 0:
3.        return 1
4.    return fac(n-1) * n
```

## Описание пошаговой реализации рекурсии

```
0 шаг. Вызов функции: fac(5)

1. fac(5) возвращает fac(4) * 5

2. fac(4) => fac(3) * 4

3. fac(3) => fac(2) * 3

4. fac(2) => fac(1) * 2

5. fac(1) => 1

6. 1 * 2 - возврат в вызов fac(2)

7. 2 * 3 - fac(3)

8. 6 * 4 - fac(4)

9. 24 * 5 - fac(5)

10. Возврат в основную ветку программы значения 120.
```

## Двоичный (бинарный) поиск элемента в массиве

**Двоичный поиск значения** в списке (или массиве) используется для упорядоченных последовательностей (отсортированных по возрастанию или убыванию). Заключается такой поиск в определении, содержит ли массив определенное значение, а также определение места его нахождения.

#### Описание алгоритма

- 1. Находится средний элемент последовательности. Для этого первый и последний элементы связываются с переменными, а средний вычисляется.
- 2. Средний элемент сравнивается с искомым значение. В зависимости от того, больше оно или меньше среднего элемента, дальнейший поиск будет происходить лишь в левой или правой половинах массива. Если значение среднего элемента окажется равным искомому, то поиск завершен.
- 3. Одна из границ исследуемой последовательности становится равной предыдущему или последующему среднему элементу из п.2.
- 4. Снова находится средний элемент, теперь уже в «выбранной» половине. Описанный выше алгоритм повторяется уже для данной последовательности.

```
1. li = [0,3,5,7,10,20,28,30,45,56] # исходный список
2. x = 28 \# uckomoe значение
4. i = 1 # первый элемент
5. j = len(li) # последний элемент
6. m = int((i + j) / 2) \# середина (приблизительно)
8. # пока искомое значение не равно текущей середине
9. # или левая граница зашла за правую (элемент не найден)
10. while li[m]!=x or i>j:
         m = int((i + j) / 2) # найти новую середину
11.
12.
         if x > li[m]: # если значение больше серединного
              і = m + 1 # то сместить левую границу за середину
13.
14.
         else: # иначе
              ј = m - 1 # переместить правую границу до середины
15.
16.
17. if i > j:
         print ("Элемент не найден")
19. else:
20.
         print (m) # вывести индекс искомого элемента
```

# Перебор делителей ("тестирование простоты")

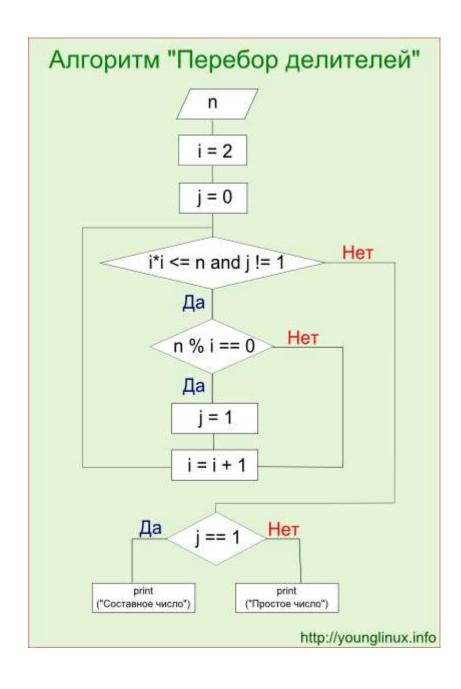
## Описание алгоритма

Перебор делителей – это алгоритм, предназначенный для определения, какое число перед нами: простое или составное.

Алгоритм прост и заключается в последовательном делении заданного натурального числа на все целые числа, начиная с двойки и заканчивая значением меньшим или равным квадратному корню тестируемого числа. Если хотя бы один делитель делит тестируемое число без остатка, то оно является составным. Если у тестируемого числа нет ни одного делителя, делящего его без остатка, то такое число является простым.

```
1. def divider(n):
       i = 2
3.
      j = 0 # флаг
4. while i^{**}2 \le n and j != 1:
         if n%i == 0:
6.
              j = 1
      i += 1
8.
     if j == 1:
9.
           print ("Это составное число")
10.
           print ("Это простое число")
11.
```

## Блок-схема



#### Перевод чисел из десятичной системы счисления в двоичную

Один из алгоритмов получения двоичного числа из десятичного можно описать следующим образом:

- 1. Исходное десятичное число делится на два (основание двоичной системы счисления).
- 2. В одну переменную записывается частное в виде целого числа, в другую остаток в виде строки (если остатка нет, то записывается ноль).
- 3. Если частное не было равно нулю, то оно снова делится на два. Переменная, связанная со старым частным связывается с новым (прежнее частное теряется). Новый остаток с помощью операции конкатенации добавляется в начало строковой переменной, где хранятся остатки.
- 4. П. 3 продолжает повторяться до тех пор, пока частное не станет равно нулю.
- 5. Остатки от деления, записанные в обратном порядке, представляют собой двоичное представление заданного десятичного числа.

```
1.  x = int(input("Введите натуральное число: "))
2.  n = ""
3.
4.  while x > 0:
5.        y = str(x % 2)
6.        n = y + n
7.        x = int(x / 2)
8.
9.  print (n)
```

#### Пересечение списков (поиск одинаковых элементов в двух списках)

Если даны два списка и необходимо найти их совпадающие элементы («область пересечения списков»), т.е. те которые есть и в одном списке и в другом, то это легко можно сделать с помощью цикла for языка программирования Python.

Код ниже подходит для списков, содержащих неповторяющиеся значения в самих себе. Иначе в результирующем списке могут появится одинаковые элементы.

```
1. a = [5,[1,2],2,'r',4,'ee']
2. b = [4,1,'we','ee',2,'r',[1,2]]
3. c = []
```

Алгоритм поиска очень прост. Берется первый элемент первого списка (внешний цикл for) и последовательно сравнивается с каждым элементом второго списка (вложенный цикл for). В случае совпадения (равенства) значений элемент добавляется в третий список, который до этого был создан. Команда break здесь служит для выхода из цикла, т.к. в случае совпадения дальнейший поиск при данном значении і бессмысленный.

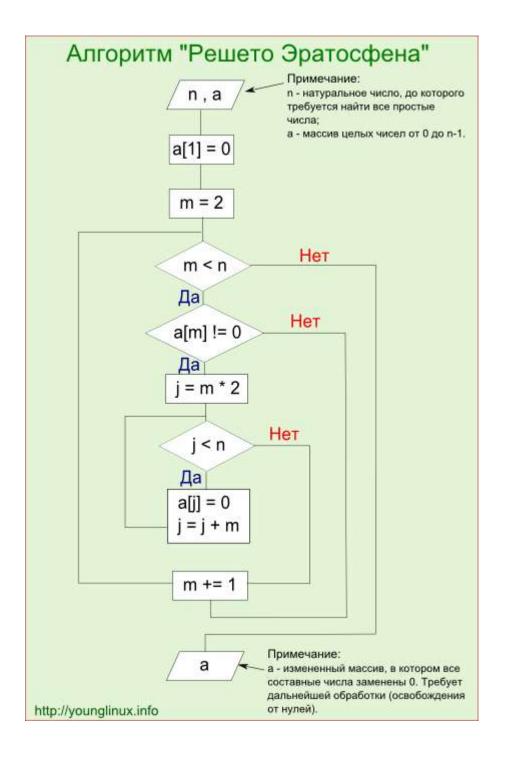
### Решето Эратосфена - алгоритм определения простых чисел

## Описание алгоритма

**Решето Эратосфена** — это алгоритм нахождения простых чисел до заданного числа n. В процессе выполнения данного алгоритма постепенно отсеиваются составные числа, кратные простым, начиная с 2.

```
1. n = int(input("вывод простых чисел до числа ... "))
2. a = \begin{bmatrix} 0 \end{bmatrix} * n \# cosgahue maccuba c n kosuvectbom элементов
3. for i in range(n): # заполнение массива ...
        a[i] = i \# значениями от 0 до n-1
4.
5.
6. # вторым элементом является единица, которую не считают простым числом
7. # забиваем ее нулем.
8. a[1] = 0
10. m = 2 # замена на 0 начинается с 3-го элемента (первые два уже нули)
11. while m < n: # перебор всех элементов до заданного числа
12.
        if a[m] != 0: # если он не равен нулю, то
13.
            j = m * 2 # увеличить в два раза (текущий элемент простое число)
14.
            while j < n:</pre>
15.
                 a[j] = 0 \#  заменить на 0
16.
                 ј = ј + m # перейти в позицию на m больше
17.
        m += 1
```

#### Блок-схема



## Сортировка выбором (поиск минимума и перестановка)

## Описание алгоритма

- 1. Найти наименьшее значение в исходном множестве.
- 2. Записать его в начало множества, а первый элемент на место наименьшего.
- 3. Снова найти наименьший элемент в оставшемся множестве и переместить его на второе место. Второй элемент при этом перемещается на освободившееся место.
- 4. Продолжать выполнять поиск и обмен, пока не будет достигнут конец множества.

## Исходный код на Python

#### Как найти наименьшее значение в списке?

```
1. s = [2,4,1,3] #подопытный список
2.
3. m = 0 #индекс первого элемента
4. i = 1 #индекс второго элемента
5.
6. while i < len(s): #пока индекс меньше длины строки
7. if s[i] < s[m]: # если значение под индексом і меньше, чем под m,
8. m = i # то присвоить m индекс і
9. i += 1 # увеличить і на единицу
10.
11. print (s[m]) # вывести значение элемента под индексом m</pre>
```

Обратите внимание на строку while i < len(s):. Не нужно писать <=, т.к. индексация начинается с нуля. Это значит, что когда i равен 3, то мы обращаемся к 4-му элементу списка (в примере, это как раз конец строки).

#### Как поменять два значения в списке местами?

```
1. s = [2,4,9,1,3,7,5] #подопытный список
2. # требуется поменять местами первый и четвертый элементы
3. m = 0 #индекс первого элемента
4. i = 3 #индекс четвертого элемента
5.
6. t = s[m] # сохраняется значение под индексом m
7. s[m] = s[i] # на его место записывается значение под индексом i
8. s[i] = t # на место значения под индексом i записывается ранее сохраненное значение под индексом i
```

#### Полный алгоритм сортировки выбором

```
1. s = [2,4,8,1,0,3,9,5,7,6]
2. print (s)
3.
4. #в переменной к хранится индекс элемента, подлежащего обмену (двигаемся слева на право)
6. while k < len(s) - 1: \#-1, т.к. последний элемент обменивать уже не надо
7.
        m = k \# B m хранится минимальное значение
8.
        i = k + 1 #откуда начинать поиск минимума (элемент следующий за k)
9.
        while i < len(s):</pre>
10.
       if s[i] < s[m]:</pre>
               m = i
11.
12.
           i += 1
13. t = s[k]
14. s[k] = s[m]
15.
      s[m] = t
16.
        k += 1 #переходим к следующему значению для обмена
17.
18. print(s)
```

#### Оформление алгоритма в виде функции и пример использования цикла for

```
1.
    def mymin(mylist):
2.
        for k in range(len(mylist) - 1):
3.
           m = k
4.
          i = k + 1
     while i < len(mylist):</pre>
5.
6.
              if mylist[i] < mylist[m]:</pre>
7.
                   m = i
8.
              i += 1
      t = mylist[k]
9.
           mylist[k] = mylist[m]
10.
           mylist[m] = t
11.
```

#### Сортировка методом пузырька

## Описание алгоритма

- 1. Проход по неупорядоченному множеству (например, списку). При этом, если последующий элемент меньше предыдущего, то они меняются местами. В итоге, самый «тяжелый» элемент оказывается в конце множества. Пример: дано: 4, 7, 3, 6, 1 меняем: 7 и 3, затем 7 и 1 результат: 4, 3, 6, 1, 7
- 2. Проход по множеству, исключая последний элемент, т.к. он уже отсортирован. При проходе обмен меньшего последующего на больший предыдущий.
- 3. Количество проходов по множеству равно количеству элементов минус 1. Последний проход не нужен, т.к. остается один элемент, и его значение меньше остальных. Он «всплыл» в результате предыдущих проходов.

#### Исходный код на Python

Переменная **n** здесь служит для того, чтобы прервать проходы по списку, как только ее значение приблизится к размеру длины строки. Также цикл **for** благодаря **n** сокращается при каждом последующем проходе по **while**. Это оптимизирует алгоритм: последние элементы не просматриваются. Элементы меняются местами лишь в случае, если предыдущий элемент больше последующего.

## Числа Фибоначчи (вычисление с помощью цикла while и рекурсии)

**Числа Фибоначчи** — это ряд чисел, в котором каждое последующее число равно сумме двух предыдущих: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13 и т.д. **Формула:** 

```
F1 = 1
F2 = 1
Fn = Fn-1 + Fn-2
Пример вычисления:
```

```
F3 = F2 + F1 = 1 + 1 = 2

F4 = F3 + F2 = 2 + 1 = 3

F5 = F4 + F3 = 3 + 2 = 5

F6 = F5 + F4 = 5 + 3 = 8

и т.д.
```

### Вычисление п-го числа ряда Фибоначчи с помощью цикла

#### Алгоритм

- 1. Ввести два начальных значения ряда (fib1 и fib2).
- 2. Ввести номер определяемого элемента.
- 3. Выполнять нижеследующие действия количество раз, равное по величине номеру определяемого элемента, уменьшенному на две единицы (т.к. первое и второе значение ряда уже известны).
  - а. Сложить fib1 и fib2, присвоив результат третьей переменной (fib sum).
  - b. Поменять начальные значения: fib1 = fib2, a fib2 = fib sum

#### Код на Python

```
1. fib1 = 1
2. fib2 = 1
3.
4. n = input("Значение какого элемента ряда \
5. Фибоначчи вы хотите узнать? ")
6. n = int(n) # преобразование в целое число
7.
8. i = 2
9. while i < n:
10. fib_sum = fib2 + fib1
11. fib1 = fib2
12. fib2 = fib_sum
13. i += 1
14.
15. print (fib_sum)</pre>
```

## Рекурсивное вычисление п-го числа ряда Фибоначчи

#### Алгоритм

1. Если n = 1 или n = 2, вернуть в вызывающую ветку единицу (т.к. первый и второй элементы ряда Фибоначчи равны единице).

2. Во всех остальных случаях вызвать эту же функцию с аргументами n-1 и n-2. Результат двух вызовов сложить и вернуть в вызывающую ветку программы.

#### Код на Python

```
1. def fib(n):
2.    if n==1 or n==2:
3.        return 1
4.    return fib(n-1) + fib(n-2)
```