Дисциплина «Алгоритмы решения прикладных задач» Рабочая тетрадь 1.2 Бинарный поиск

Теоретический материал

Двоичный (бинарный) поиск (также известен как метод деления пополам или дихотомия) — классический алгоритм поиска элемента в отсортированном массиве, использующий дробление массива на половины.

Алгоритм включает в себя следующие шаги:

- 1. Определение значения элемента в середине массива. Полученное значение сравнивается с искомым элементом.
- 2. Если искомый элемент меньше значения середины, то поиск осуществляется в первой половине элементов, иначе во второй.
- 3. Поиск сводится к тому, что вновь определяется значение серединного элемента в выбранной половине и сравнивается с искомым элементом.
- 4. Процесс продолжается до тех пор, пока не будет найден элемент, равный искомому, или не станет пустым интервал для поиска.

Существует ряд особенностей, которые необходимо учитывать при программной реализации кода:

- 1. Пусть first и last индексы элементов, являющихся левым и правым концом отрезка поиска на некотором шаге алгоритма. В случае больших массивов код (first + last) / 2 для поиска середины отрезка может быть ошибочен, если first и last по отдельности умещаются в свой тип, а first+last нет. Для обхода этого ограничения можно использовать выражение first + (last first) / 2, которое привет к такому же результату, но позволит не выйти за границы типа данных.
- 2. Необходимо тестировать код для случаев пустого массива. Массива из одного элемента и другие частные случаи в зависимости от условий задачи.
- 3. Массив может содержать несколько экземпляров искомого элемента. В зависимости от условия задачи, необходимо учитывать требования поиска первого экземпляра элемента, последнего экземпляра элемента, произвольного экземпляра и т.п.

Пример 1.1

Задача:

Написать программу для бинарного поиска элемента в отсортированном массиве

Решение:

```
1 def binary_search(list, key):
        low = 0
        high = len(list) - 1
        while low <= high:
            mid = (low + high) // 2
            midVal = list[mid]
            if midVal == key:
                return mid
            if midVal > key:
11
               high = mid - 1
12 -
            else:
                low = mid + 1
        return 'Элемент не найден'
15
16 \mathbf{a} = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]
17 print(binary_search(a,3))
```

Ответ:

```
2
...Program finished with exit code 0
Press ENTER to exit console.
```

Задание 1.1

Задача:

Написать программу для бинарного поиска элемента в отсортированном массиве. В случае, если элемент не найден, указать позицию, в которую можно выполнить вставку элемента (чтобы массив оставался отсортированным) и выполнить вставку

Решение:

```
1.2 > 🕏 1.1 задача.ру > ...
         1 ∨ def binary_search(list, key):
                  low = 0
                  high = len(list) - 1
                  while low <= high:
                      mid = (low + high) // 2
                      midVal = list[mid]
                      if midVal == key:
                          return mid
                      if midVal > key:
                          high = mid - 1
        11
        12 V
                      else:
                          low = mid + 1
        13
                  list.insert(low, key)
        15
                  return low, list
        17
              a = [1,2,3,4,5,6,8]
              print(binary_search(a, 7))
              a = [1,2,3,4,5,6,7,8]
        21
              print(binary search(a, 7))
        22
        23
Ответ:
       (6, [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8])
       6
```

```
Задание 1.2
Задача:
```

Массив агт называется горным, если выполняются следующие свойства:

- 1) В массиве не менее трех элементов
- 2) Существуют і (0 < i < arr.length 1) что:
 - arr[0] < arr[1] < ... < arr[i 1] < arr[i]
 - arr[i] > arr[i+1] > ... > arr[arr.length 1]

Иными словами, в массиве есть пик (или несколько пиков) такие, что остальные элементы убывают влево и вправо относительно пика.

Используя алгоритм бинарного поиска, проверить, является ли массив arr горным. Если да — вернуть индекс первого пика.

Решение:

```
1.2 🗦 🏓 1.2 задача.ру 🗦 ...
       def gor(list):
           if len(list) < 3: return "Не горный"
               left = 0
               right = len(list) - 1
               while left <= right:
                   mid = (left + right) // 2
                   if mid == len(list)-1:
                       break
                   elif list[mid] > list[mid + 1]: right = mid - 1
 11
                   else: left = mid + 1
 12
               if mid == 0: return "Не горный"
               elif mid == len(list)-1: return "Не горный"
               return mid
       print(gor([1,2,3,4,5,6]))
       print(gor([6,5,4,3,2,1]))
       print(gor([2,2,2,2,2,2]))
       print(gor([1,2,3,4,2,1]))
```

Ответ:

```
Не горный Не горный Задание 1.3
```

Задача:

Массив отсортирован по возрастанию (элементы могут повторяться). С помощью алгоритма бинарного поиска выяснить, каких чисел в массиве больше — положительных или отрицательных. Если больше положительных чисел — вывести их количество, если же больше отрицательных, то вывести их количество

Решение:

```
1.2 > 🏓 1.3 задача.ру > ...
       def binary search2(list):
           key = 0
           low = 0
           high = len(list) - 1
           while 0 in list:
               list.remove(0)
           while low <= high:
               mid = (low + high) // 2
               midVal = list[mid]
               if midVal == key:
                   return max(mid, len(list) - 1 - mid)
 11
 12
               if midVal > key:
 13
                   high = mid - 1
               else:
                   low = mid + 1
 15
           list.insert(low, key)
 17
           return max(low, len(list) - 1 - low)
 18
 19
       a = [-5, -4, 1, 5, 6, 7, 8]
       print(binary_search2(a))
 21
 22
       a = [-6, -5, -4, -3, -2, -1, 2, 3, 4]
       print(binary search2(a))
 25
       a = [-5, 0, 0, 0, 1, 2, 3, 4]
 26
       print(binary search2(a))
 27
```

Ответ:

5 6 4

Задание 1.4*

Задача:

```
Дан целочисленный массив nums. Постройте целочисленный массив counts, где counts[i]— количество меньших элементов справа от nums[i].

Пример:
Ввод: питѕ = [5,2,6,1]
Вывод: [2,1,1,0]
Объяснение:
Справа от 5 находятся 2 меньших элемента (2 и 1).
Справа от 2 находится только 1 элемент меньшего размера (1).
Справа от 6 находится 1 элемент поменьше (1).
Справа от 1 находится 0 элементов меньшего размера.
```

```
Решение:
       1.2 > 🕏 1.4 задача.ру > ...
          1 \vee def magic(list):
                   itog = [0]*len(list)
                  for i in range(len(list)):
                       for j in range(i+1, len(list)):
                           if list[i] > list[j]:
                               itog[i] += 1
                   return itog
              print(magic([5,2,6,1]))
              print(magic([5,5,5,5]))
              print(magic([1,2,3,4]))
         11
Ответ:
        [2, 1, 1, 0]
        [0, 0, 0, 0]
        [0, 0, 0, 0]
```