

8-11 классы

Программирование на Python

Презентация занятия

Алгоритмы и их сложность.

46 занятие







Оценка сложности алгоритма – неотъемлемая часть в разработке ПО. Зачастую, алгоритмы постоянно перерабатываются, для повышения эффективности и уменьшения нагрузки на машину.







размер сложность	10	20	30	40	50	60
n	0,00001 сек.	0,00002 сек.	0,00003 сек.	0,00004 сек.	0,00005 сек.	0,00005 сек.
n ²	0,0001 сек.	0,0004 сек.	0,0009 сек.	0,0016 сек.	0,0025 сек.	0,0036 сек.
n ³	0,001 сек.	0,008 сек.	0,027 сек.	0,064 сек.	0,125 сек.	0,216 сек.
n ⁵	0,1 сек.	3,2 сек.	24,3 сек.	1,7 минут	5,2 минут	13 минут
2 ⁿ	0,0001 сек.	1 сек.	17,9 минут	12,7 дней	35,7 веков	366 веков
3 ⁿ	0,059 сек.	58 минут	6,5 лет	3855 веков	2x10 ⁸ веков	1,3х10 ¹³ веков





Задача. С списке находится произвольное количество чисел, требуется найти хотя бы одну пару таких чисел, которое дает в сумме заданное число.

Пример. Сумма — 12

$$a = [3,7,23,-1,-10,5,24] \rightarrow (7,5)$$





```
def task_1(a:list, sum:int)->tuple:
for i in range(len(a)):
    for j in range(i+1, len(a)):
        if a[i]+a[j] == sum:
             return a[i], a[j]
```

Сложность данного алгоритма в худшем случае равна $O(n^2)$. При размере списка 10^3 наша функция может найти пару чисел после выполнения 10^6 операций.





Представим что наши числа в списке отсортированы. Для поиска пары для текущего числа можно использовать алгоритм бинарного поиска.

В таком случае, сложность алгоритма равна $O(nlog_2n)$

```
def task_2(a:list, sum:int)->tuple:
for i in a:
    low, high = 0, len(a)-1
    while(low < high):
        mid = (low+high)//2
    if a[mid] == sum - i:
        return a[mid], sum - a[mid]
    elif a[mid] < sum - i:
        low = mid+1
    elif a[mid] > sum - i:
        high = mid-1
```





Попробуем улучшить наш алгоритм еще больше. Для этого воспользуемся свойством множеств в программировании:

Множества:

- Не итерированы
- Не содержат повторяющихся элементов
- Имеют константный look up(проверка на наличие конкретного элемента)





Построим алгоритм для поиска пары следующим образом: Пусть sum — требуемая сумма, i — текущий элемент списка. Для каждого i можно проверить его на наличии в множестве, в случае если его нет, добавим в множество элемент sum — i. В случае если элемент существует, тогда мы нашли пару чисел.





Пример. Для **a**=[-10, -1, 3, 5, 7, 23, 24] найдем пару чисел для суммы 12. Создадим множество stack, в котором будем хранить его «потенциальные пары». Место для уравнения.

	Текущий элемент	Множество stack
-10		{22}
-1		{22, 13}
3		{22, 13, 9}
5		{22, 13, 9, 7}
7		{22, 13, 9, <mark>7</mark> }





```
def task_3(a:list, sum:int)->tuple:
stack = set()
for i in a:
    if i not in stack:
        stack.add(sum-i)
    else:
        return i, sum-i
```

Сложность данного алгоритма в худшем случае равна O(Cn). Несмотря на неизвестное значение в C, наш алгоритм всегда будет быстрее сложности $O(n^2)$.





Задача для самостоятельного решения. Петя и Вася играют в теннис. Правила игры таковы: за каждый забитый мяч, игрок получает 15 очков. Если счет двух противников равен 60-60, очки обнуляются счет становится 0-0. Помогите понять кто выиграл. На вход подается строка вида 'aabaa' где каждый символ говорит об игроке забившем мяч в текущем раунде(игрок a или b). Попробуйте оптимизировать ваш алгоритм.

^{&#}x27;aabaaa' - выиграл игрок a

^{&#}x27;aaaabbbbaabaaa' - выиграл игрок $oldsymbol{a}$