

数据结构总结

数组 类似python中的列表，列表中的元素类型可以不同 示例

```
eg: 两数之和，给定一个整数数组和一个整数目标值，请你在该数组中找出和为目标值的那两个整数，并返回它们的下标。
输入: nums = [2,11,7,15], target = 9
输出: [0,2]
解释: 因为 2+7=9，返回 [0, 2]。
思路: 使用字典，复杂度为O(1)
def twoSum(nums, target):
    #记录数据, eg: [2: 0, 11: 1], 存储的是target减去每个num的差值和这个num的位置坐标
    hashtable = {}
    for i, num in enumerate(nums):
        #迭代
        if target - num in hashtable:
            # 如果这个差值在hashtable, 说明这个数和hashtable中差值的坐标, hashtable[target - num]是返回差值的坐标
            return [hashtable[target - num], i]
        #如果不在hashtable, 继续加入差值和这个num的索引坐标
        hashtable[nums[i]] = i
    # 默认返回为空, 如果没有满足if中的2数之和的条件
    return []
res = twoSum(nums=[2,11,7,15],target=9)
print(f"2数之和为9的数的坐标是{res}")
```

链表

有序数组的平方 给定一个按非递减顺序排序的整数数组 A，返回每个数字的平方组成的新数组，要求也按非递减顺序排序

```
示例 1:
输入: [-4,-1,0,3,10]
输出: [0,1,9,16,100]
思路: 因为给定的输入是非递减序列，最大值肯定在两头，这个比绝对值即可
def sortedSquares(A):
    # 从头开始计数
    i = 0
    # 从尾巴计数
    j = len(A) - 1
    # 保存结果
    res = []
    # 从两头向中间靠拢
    while i <= j: #注意这里用的i <= j
        if abs(A[i]) < A[j]:
            # 比较绝对值, A[j]**2 是平方操作
            res.append(A[j]**2)
            #更改尾计数, 向中心靠拢
            j -= 1
        else:
            res.append(A[i]**2)
            i += 1
    return res[::-1]
res = sortedSquares(A=[-4,-1,0,3,10])
print(f"输入是[-4,-1,0,3,10]的平方后从小到大排列的结果是{res}")
```

双指针 一般出现在数组遍历中，一个从前往后，一个从后往前

给定一个非空整数数组，除了某个元素只出现一次以外，其余每个元素均出现两次。找出那个只出现了一次的元素。

```
输入: [4,1,2,1,2]
输出: 4, 4是只出现了一次
思路: 字典计数
def singleNumber(nums):
    # 用字典计数出现次数, 找出只出现一次的数
    tmp = {}
    for num in nums:
        #遍历
        if num in tmp:
            # 如果出现过, 那么计数就+1
            tmp[num] += 1
        else:
            # 第一次出现, 那么添加一个, 并且赋值为1, 表示出现了1次
            tmp[num] = 1
    # 再次遍历字典
    for k, v in tmp.items():
        #遍历所有出现一次的, 返回结果
        if v == 1:
            return k
print(f"给定列表[4,1,2,1,2], 其中只出现一次的数是{singleNumber(nums=[4,1,2,1,2])}")
```

字典 复杂度为O(1) 示例

堆栈和队列的底层都是数组，堆栈是先进后出，队列是先进先出FIFO 队列: 排队，先到先得 堆栈: 堆放木头，先放的在最下面，最后拿出来 用列表当队列和堆栈都是可以的，只需要pop选择索引的位置是第一个还是最后一个

```
有效括号: 给定一个只包括 '('', ')', '{', '}', '['', ']' 的字符串, 判断字符串是否有效. 有效字符串需满足: 左括号必须用相同类型的右括号闭合. 左括号必须以正确的顺序闭合.
输入: s = "()" 输出: s = "()"
输出: true 输出: false
def isValid(s):
    #初始化左括号的对应的有括号的字典, 方便匹配
    dic = {'(': ')', '[': ']', '{': '}', '?': '?'}
    stack = [] # 用列表当栈, 用? 占位
    for c in s:
        #遍历输入的s
        if c in dic:
            #如果左括号, 加入到列表中的尾部
            stack.append(c)
        #如果不是左括号, 那么一定是右括号, 那么从字典中找出左括号对应的有括号, 判断是否和c相等
        elif dic[stack.pop()] != c:
            # 如果不相等, 那么直接为FALSE, 如果相等, 循环下个括号
            return False
    # 判断是否还剩下一个? 在列表中, 如果是, 那么说明ok, 否则说明还剩下一个左括号没匹配上, 返回False
    return len(stack) == 0
s = "()"
print(f"输入{s}的判断结果是{isValid(s)}")
```

示例

```
class Solution:
    def preorderTraversal(self, root: TreeNode) -> List[int]:
        res = [] #结果列表
        stack = [] #辅助栈
        cur = root #当前节点
        while stack or cur:
            #while cur: #一直遍历到最后一层
            res.append(cur.val)
            stack.append(cur)
            cur = cur.left
            top = stack.pop() #此时该节点的左子树已经全部遍历完
            cur = top.right #对右子树遍历
        return res
```

树 二叉树遍历方法: 先序遍历, 中序遍历, 后序遍历 复杂度O(lg(n))

父在前就是先序, 父在后就是后序, 其他都是先左后右 先序遍历: 先序遍历, 父>左>右

backtracking 深度搜索算法, 对比的就是广度搜索算法(又叫分支限界法), 难度+1

回溯算法实际上一个类似枚举的搜索尝试过程，主要是在搜索尝试过程中寻找问题的解，当发现已不满足求解条件时，就“回溯”返回，尝试别的路径。

回溯法的代码套路是使用两个变量: res 和 path, res 表示最终的结果, path 保存已经走过的路径。如>果搜到一个状态满足题目要求, 就把 path 放到 res 中 dfs算法就是深度搜索优先法, 就是回溯法

给定一个无重复元素的数组 candidates 和一个目标数 target，找出 candidates 中所有可以使数字和为 target 的组合。candidates 中的数字可以无限重复重复被选取。解集不能包含重复的组合。

```
示例 1:
输入: candidates = [2,3,6,7], target = 7,
所求解集为:
[
  [7],
  [2,2,3]
]
def combinationSum(candidates, target):
    #存储最终的结果
    result = []
    def dfs(sumval, res):
        #表示target是非本地的, 是从combinationSum来的, 示例中, 这里target值是7
        # target值是从combinationSum来的原因是因为dfs(sumval, res)这个函数要进行递归查找,
        # target是不变的变量, 所以从全局继承是最好的选择
        nonlocal target
        if sumval > target: # 剪枝--当前的总值大于目标值
            return
        if sumval == target: # 当前值和目标值相等的时候, 保存当前结果, 并返回
            # res[]是复制一个res列表的意思
            result.append(res[:])
            return
        for i in candidates:
            if res and res[-1] > i:
                # 防止重复的方法是, 不让其找在当前元素以前的元素
                continue
            #计算新的总和和新的可能列表, 递归的查找
            dfs(sumval + i, res + [i])
    # 初始化第一个总和为0, 列表为空的变量
    dfs(0, [])
    return result
print(f"给定序列[2,3,6,7], 其中和为7的组合包括{combinationSum(candidates=[2,3,6,7], target=7)}")
```

示例

迭代法

连续子数组和 给定一个包含非负数的数组和一个目标整数 k，编写一个函数来判断该数组是否含有连续的子数组，其大小至少为 2，总和为 k 的倍数，即总和为 n\*k，其中 n 也是一个整数。

```
输入: [23,2,6,4,7], k = 6
输出: True
解释: [23,2,6,4,7]是大小为 5 的子数组, 并且和为 42。
思路: 利用字典记录每个位置的前缀和(包含当前位置)对k的取余结果, 要注意题目要求子数组长度必须不小于2
```

```
def checkSubarraySum(nums, k):
    #初始一个s记录数组的和, 会除以k, 是一个余数
    s = 0
    # 存储余数s和nums中每个数对应的坐标
    lookup = {0:-1}
    for idx, num in enumerate(nums):
        # 总和s加上当前数, 更新总和s
        s += num
        if k != 0:
            # 总和除以k, 得到的余数做为新的s
            s %= k
            if s in lookup:
                #子数组长度必须不小于2
                if idx > lookup[s] + 1:
                    return True
            else:
                #把余数s放入位置字典中
                lookup[s] = idx
    return False
res = checkSubarraySum([23,2,6,4,7],6)
print(res)
```

动态规划 动态规划, 和分治法的区别如下, 小问题不独立 基本思想: 将待求解的问题分解为若干个子问题, 这些子问题之间不是相互独立的, 但是在计算答案的时候, 可以直接从内容中获取计算答案, 避免重复计算

贪心算法 贪心算法能做的动态规划都能做, 但是动态规划更简单

分治法 基本思想: 将一个大的问题分解为多个规模比较小的子问题, 这些子问题互相独立并与原问题解决方案相同, > 递归求解这些子问题, 然后将这些子问题的解合并得到原问题的解。

给定一个整数数组，找出总和最大的连续数列，并返回总和

```
示例:
输入: [-2,1,-3,4,-1,2,1,-5,4]
输出: 6
解释: 连续子数组 [4,-1,2,1] 的和最大, 为 6。
def maxSubArray(nums):
    """
    O(n)复杂度
    :param nums:
    :return:
    """
    #记录当前的和
    cursum = 0
    #寻找最大的和, 初始化列表中的第一个元素为最大的和
    maxsum = nums[0]
    for i in range(len(nums)):
        # i 变量整个列表, 计算当前和
        cursum += nums[i]
        #和以前的最大和比较, 找出目前的最大和
        maxsum = max(maxsum, cursum)
    if cursum < 0: #这一步要有
        # 如果当前和为负数, 说明以前的值可以舍弃了, 重新计算
        cursum = 0
    return maxsum
print(f"列表[-2,1,-3,4,-1,2,1,-5,4]的最大连续和是{maxSubArray([-2,1,-3,4,-1,2,1,-5,4])}")
```