# 0.回溯算法总结.md

回溯是一种搜索方式,主要用来寻找所有解的可能,回溯都依赖递归实现,属于递归的一个方向。一般抽象为多叉树的深度搜索问题,候选集的大小是树的宽度,target是树的深度。空间复杂度一般是深度搜索的深度。时间复杂度不定,不过回溯并不高效

- 求所有组合:有重复数组,无重复数组(可/不可重复取)
  - 17 电话号码的字母组合: 无重复, 一次使用
  - o 39 组合总和: 无重复, 反复使用, sort剪枝
  - 。 40 组合总和 Ⅱ: 有重复, sort, 判断去重
  - 77 组合: 无重复, 一次使用
  - 。 216 组合总和 Ⅲ: 求和为n, 注意遍历右边界要包括n
  - o 22 括号生成: left+right counter判断是否生成右括号
  - 。 空间复杂度O(n): 递归的深度
  - 时间复杂度O(2^n\*n): 虽然题目各不相同,基本不存在重复遍历所以是组合数量
- 求所有排列:数组有/无重复
  - 46 全排列: 无重复, 递归包含自己
  - 47 全排列 II: 有重复, sort, 判断去重
  - 。 空间复杂度O(n): 递归的深度
  - 时间复杂度O(n!): 排列的数量
- 分割问题: 把字符串/数组按要求分割
  - 131 分割回文串: 在组合的基础上, 加一步是否回文的判断
  - 93 复原 IP 地址: 在组合的基础上, 加一步是否满足IP的判断
  - o 空间复杂度O(n)
  - 。 时间复杂度
- 求子集
  - 78 子集: 无重复, 在组合的基础上, 每一步都append result
  - 90 子集 Ⅱ: 有重复、同上
  - 。 空间复杂度O(n): 和组合相同
  - 。 时间复杂度O(2^n\*n): 和组合相同
- 求子序列
  - o 491 递增子序列:注意是按原顺序递增,因为不能sort,所以只能通过set来判断解是否重复
  - o 空间复杂度O(n)
  - 。 时间复杂度
- 其他
  - o 79 单词搜索:回溯中异类不返回集合返回True/False,每一步回溯需要存储状态
- 回溯问题模版
  - ο 停止条件
  - 。 递归方式
  - ο 递归入参
  - o 优化:剪枝(如果无序需要先sort)

# 131. 分割回文串.md

给你一个字符串 s,请你将 s 分割成一些子串,使每个子串都是 回文串 。返回 s 所有可能的分割方案。 回文串 是正着读和反着读都一样的字符串。

```
示例 1:
输入: s = "aab"
输出: [["a","a","b"],["aa","b"]]
示例 2:
输入: s = "a"
输出: [["a"]]
```

```
1 <= s.length <= 16
s 仅由小写英文字母组成
```

```
class Solution:
    def partition(self, s: str) -> List[List[str]]:
        def checker(s):
            1 = len(s)
            for i in range(1//2):
                if s[i]!=s[l-1-i]:
                    return False
            return True
        def dfs(s, path):
            if not s:
                ans.append(path)
                return
            for i in range(len(s)):
                if checker(s[:i+1]):
                    dfs(s[(i+1):], path+[s[:(i+1)]])
        dfs(s, [])
        return ans
```

1. 因为不能反复切割,所以和无重复的从候选里取元素是一样的。只需要多加一步检查是否是回文,如果是加入当前path,否则直接跳过

# 17. 电话号码的字母组合.md

给定一个仅包含数字 2-9 的字符串,返回所有它能表示的字母组合。答案可以按任意顺序返回。 给出数字到字母的映射如下(与电话按键相同)。注意 1 不对应任何字母。

```
示例 1:
输入: digits = "23"
输出: ["ad","ae","af","bd","be","bf","cd","ce","cf"]
示例 2:
输入: digits = ""
输出: []
示例 3:
输入: digits = "2"
输出: ["a","b","c"]
```

```
0 <= digits.length <= 4
digits[i] 是范围 ['2', '9'] 的一个数字。
```

```
if not digits:
    result.append(cur)
    return

for s in phoneMap[digits[0]]:
    dfs(digits[1:], cur+s)
    return

dfs(digits, '')
return result
```

### 回溯算法

- 1. 停止条件是digits遍历完
- 2. 每一层都是遍历当前第一数字的所有字母,然后递归下一个数字
- 3. 递归入参就是未遍历的digits,已遍历的字母

4.

# 216. 组合总和 III.md

找出所有相加之和为 n 的 k 个数的组合。组合中只允许含有 1 - 9 的正整数,并且每种组合中不存在重复的数字。 说明:

所有数字都是正整数。 解集不能包含重复的组合。

# 示例 1:

输入: k = 3, n = 7 输出: [[1,2,4]]

示例 2:

输入: k = 3, n = 9

输出: [[1,2,6], [1,3,5], [2,3,4]]

1. 其实是组合求和里最简单的一个,候选有序,无重复取。

2. 停止条件: len(path) =K

3. 每一层递归遍历[start\_idnex, total]

# 22. 括号生成.md

数字 n 代表生成括号的对数,请你设计一个函数,用于能够生成所有可能的并且 有效的 括号组合。

有效括号组合需满足: 左括号必须以正确的顺序闭合。

### 示例 1:

输入: n = 3

输出: ["((()))","(()())","(())()","()(())","()()()"]

示例 2:

输入: n = 1 输出: ["()"]

```
1 <= n <= 8
```

```
class Solution:
    def generateParenthesis(self, n: int) -> List[str]:
        result = []
        def dfs(left, right, cur):
            if (left==0) and (right==0):
                result.append(cur)
                return
        if left>0:
               dfs(left-1, right, cur+'('))
        if right>left:
                dfs(left, right-1,cur+')')
        dfs(n,n, '')
        return result
```

回溯算法,只不过左右括号的条件不对称,左边优先级更高,右边要根据当前已有左边括号的数量而定

- 1. 括号是否valid的判断是任意i, [:i]之内的左括号数量>=右括号数量
- 2. 停止条件就是用完3个左+右括号,每一步都是优先加入左括号,以及当右<左的情况下加入左括号

# 39. 组合总和.md

给定一个无重复元素的正整数数组 candidates 和一个正整数 target ,找出 candidates 中所有可以使数字和为目标数 target 的唯一组合。

candidates 中的数字可以无限制重复被选取。如果至少一个所选数字数量不同,则两种组合是唯一的。

对于给定的输入,保证和为 target 的唯一组合数少于 150 个。

```
示例 1:
输入: candidates = [2,3,6,7], target = 7
输出: [[7],[2,2,3]]
示例 2:
输入: candidates = [2,3,5], target = 8
输出: [[2,2,2,2],[2,3,3],[3,5]]
示例 3:
输入: candidates = [2], target = 1
输出: []
示例 4:
输入: candidates = [1], target = 1
输出: [[1]]
```

#### 示例 5:

```
输入: candidates = [1], target = 2
输出: [[1,1]]
```

### 提示:

```
1 <= candidates.length <= 30
1 <= candidates[i] <= 200
candidate 中的每个元素都是独一无二的。
1 <= target <= 500</pre>
```

# 1. 无剪枝

```
class Solution:
    def combinationSum(self, candidates: List[int], target: int) -> List[List[int]]:
        ans = []
        def helper(candidate, path, target):
            if target<0:
                return
        if target==0:
                ans.append(path)
        if not candidate:
                return

        for i, c in enumerate(candidate):
                helper(candidate[i:], path+[c], target-c)

helper(candidates,[], target)
        return ans</pre>
```

### 2. 剪枝

```
class Solution:
    def combinationSum(self, candidates: List[int], target: int) -> List[List[int]]:
        ans = []
        def helper(candidate, path, target):
            if not candidate:
                return
        if target<0:
                return
        if target==0:
                ans.append(path)</pre>
```

```
for i, c in enumerate(candidate):
    res = target-c
    if res<0:
        break
    helper(candidate[i:], path+[c], target-c)

candidates.sort()
helper(candidates,[], target)
return ans</pre>
```

- 1. 回溯算法中,输入无重复,每个元素可以重复使用,输出是组合。深度搜索时每次都保留[i:]的元素向前递归,这样当前元素在下一层依旧可以使用,又避免了(a,b),(b,a)这两种解出现的可能
- 2. 求和问题的剪枝,一般是对candidate进行排序,res>target就停止
- 3. 时间复杂度: 所有可行解的长度之和
- 4. 空间复杂度=栈的深度, 最差是O (target)

# 40. 组合总和 II.md

给定一个数组 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 中的每个数字在每个组合中只能使用一次。

注意:解集不能包含重复的组合。

```
示例 1:
输入: candidates = [10,1,2,7,6,1,5], target = 8, 输出:
[
[1,1,6],
[1,2,5],
[1,7],
[2,6]
]
示例 2:
输入: candidates = [2,5,2,1,2], target = 5, 输出:
[
[1,2,2],
[5]
]
```

```
1 <= candidates.length <= 100
1 <= candidates[i] <= 50
1 <= target <= 30</pre>
```

```
class Solution:
    def combinationSum2(self, candidates: List[int], target: int) -> List[List[int]]:
        ans = []
        def dfs(cand, path, target):
            if target< 0:</pre>
                return
            if target ==0:
                ans.append(path)
                return
            if not cand:
                return
            for i,c in enumerate(cand):
                if i > 0 and c == cand[i-1]:
                    continue
                res = target -c
                if res <0 :
                    break
                dfs(cand[(i+1):], path+[c], target-c)
        candidates.sort()
        dfs(candidates,[], target)
        return ans
```

和39题的差异是数组里面会有重复,每个数字只允许取一次,修改方案分别是

- 1. 只允许取一次: dfs下一层从[i+1:]开始, 而不是从[i]开始
- 2. 为了避免重复组合的产生,需要判断当前元素和上一个元素是否重合

# 46. 全排列.md

给定一个不含重复数字的数组 nums ,返回其 所有可能的全排列 。你可以 按任意顺序 返回答案。

```
示例 1:
```

```
输入: nums = [1,2,3]
```

输出: [[1,2,3],[1,3,2],[2,1,3],[2,3,1],[3,1,2],[3,2,1]]

示例 2:

```
输入: nums = [0,1]
输出: [[0,1],[1,0]]
示例 3:
输入: nums = [1]
输出: [[1]]
```

### 提示:

```
1 <= nums.length <= 6
-10 <= nums[i] <= 10
nums 中的所有整数 互不相同
```

### Tips

- 1. 和39/40组合总和的区别在于,这里返回的是排列而非组合,输入和39题一样数字是无重复的
- 2. 调整:每次遍历时只剔除当前元素candidate[:i]+candidate[(i+1):] ,而非向前遍历

# 47. 全排列 II.md

给定一个可包含重复数字的序列 nums ,按任意顺序 返回所有不重复的全排列。

```
示例 1:
输入: nums = [1,1,2]
输出:
[[1,1,2],
[1,2,1],
[2,1,1]]
```

示例 2:

输入: nums = [1,2,3]

输出: [[1,2,3],[1,3,2],[2,1,3],[2,3,1],[3,1,2],[3,2,1]]

提示:

```
1 <= nums.length <= 8
-10 <= nums[i] <= 10</pre>
```

Tips

和46的区别,输入是有重复的list,解决方案和40题一样,我们先对nums进行排序,但发现cand[i]==cand[i-1]时 跳过当前元素

# 491. 递增子序列.md

给你一个整数数组 nums ,找出并返回所有该数组中不同的递增子序列,递增子序列中 至少有两个元素 。你可以按 任意顺序 返回答案。

数组中可能含有重复元素,如出现两个整数相等,也可以视作递增序列的一种特殊情况。

#### 示例 1:

输入: nums = [4,6,7,7]

输出: [[4,6],[4,6,7],[4,6,7,7],[4,7],[4,7,7],[6,7],[6,7,7],[7,7]]

示例 2:

输入: nums = [4,4,3,2,1]

输出: [[4,4]]

### 提示:

```
1 <= nums.length <= 15
-100 <= nums[i] <= 100
```

```
class Solution:
    def findSubsequences(self, nums: List[int]) -> List[List[int]]:
        ans = []
        def dfs(nums, path):
            if len(path)>=2:
                ans.append(path)
            if not nums:
                return
            visited = set()
            for i,n in enumerate(nums):
                if n in visited:
                    continue
                if not path or n>= path[-1]:
                    visited.add(n)
                    dfs(nums[(i+1):], path+[n])
        dfs(nums,[])
        return ans
```

# Tips

- 1. 审题!!!! 一上来我就把数组給sort了然后按照47题重复数组的路子来做。但是这里是自增(按照输入顺序递增),所以这里跳弓重复元素的方式是在每一层递归里面用hash来保存已经遍历过的元素,避免重复遍历
- 2. 注意这里不需要在停止时再append,需要在len>=2之后每一步都append
- 3. 时间复杂度是O(n^2)因为不管咋实现本质都是判断每个元素是否加入的问题
- 4. 空间复杂度是O(n)=栈深度

# 77. 组合.md

给定两个整数 n 和 k, 返回范围 [1, n] 中所有可能的 k 个数的组合。

你可以按 任何顺序 返回答案。

# 示例 1:

```
输入: n = 4, k = 2
输出:
[
[2,4],
[3,4],
[2,3],
[1,2],
[1,3],
[1,4],
]
示例 2:
输入: n = 1, k = 1
输出: [[1]]
```

# 提示:

```
1 <= n <= 20
1 <= k <= n
```

1. 无剪枝回溯

# Tips

- 1. 停止条件就是path长度=组合长度
- 2. 每一步都从当前index向后遍历每一个值加入到当前path里面,继续递归
- 3. 因为是组合数,所以需要向后遍历保证每种组合只出现一次,所以递归入参之需要传入起始参数和已经加入的path

2. 剪枝:对于从当前节点遍历不够K的path不去遍历就好,所以每一步的遍历end=n+2-k+len(path)

# 78. 子集.md

给你一个整数数组 nums ,数组中的元素 互不相同 。返回该数组所有可能的子集(幂集)。

解集 不能 包含重复的子集。你可以按 任意顺序 返回解集。

```
示例 1:
```

输入: nums = [1,2,3]

输出: [[],[1],[2],[1,2],[3],[1,3],[2,3],[1,2,3]]

示例 2:

输入: nums = [0] 输出: [[],[0]]

```
1 <= nums.length <= 10
-10 <= nums[i] <= 10
nums 中的所有元素 互不相同
```

依回溯

返回时组合而非排序。不过这踢的特殊事没有停止条件,递归的每一步哎判断停止之前都要把结果写入

# 79. 单词搜索.md

给定一个 m x n 二维字符网格 board 和一个字符串单词 word 。如果 word 存在于网格中,返回 true; 否则,返回 false 。

单词必须按照字母顺序,通过相邻的单元格内的字母构成,其中"相邻"单元格是那些水平相邻或垂直相邻的单元格。同一个单元格内的字母不允许被重复使用。

```
示例 1:
```

```
输入: board = [["A","B","C","E"],["S","F","C","S"],["A","D","E","E"]], word = "ABCCED" 输出: true 示例 2: 输入: board = [["A","B","C","E"],["S","F","C","S"],["A","D","E","E"]], word = "SEE" 输出: true 示例 3: 输入: board = [["A","B","C","E"],["S","F","C","S"],["A","D","E","E"]], word = "ABCB" 输出: false
```

```
m == board.length
n = board[i].length
l <= m, n <= 6
l <= word.length <= 15
board 和 word 仅由大小写英文字母组成</pre>
```

```
class Solution:
    def exist(self, board: List[List[str]], word: str) -> bool:
        direction = [(0, 1), (1, 0), (-1, 0), (0, -1)]
        visited = set()
        nrow = len(board)
        ncol = len(board[0])
        def check(i,j, s):
            if board[i][j] !=s[0]:
                return False
            if len(s)==1:
                return True
            visited.add((i,j))
            result = False
            for d in direction:
                row = i+d[0]
                col = j+d[1]
                if row>=0 and col>=0 and row<nrow and col<ncol:
                    if (row,col) not in visited:
                        if check(row, col, s[1:]):
                            result=True
                            break
            visited.remove((i,j))
            return result
        for i in range(nrow):
            for j in range(ncol):
                if check(i, j, word):
                    return True
        return False
```

- 1. 对每个位置进行回溯
- 2. 每次回溯只要存在True/False即返回

进阶: 你可以使用搜索剪枝的技术来优化解决方案, 使其在 board 更大的情况下可以更快解决问题?

Tips进阶的解决方案就是用额外的visited set来记录每个位置回溯中已经搜索过的位置,注意是每次回溯而不是全局搜索,因为只有单次回溯的位置不需要重复遍历

# 90. 子集 II.md

给你一个整数数组 nums ,其中可能包含重复元素,请你返回该数组所有可能的子集(幂集)。

解集 不能 包含重复的子集。返回的解集中,子集可以按 任意顺序 排列。

```
示例 1:
```

```
输入: nums = [1,2,2]
```

输出: [[],[1],[1,2],[1,2,2],[2],[2,2]]

示例 2:

输入: nums = [0] 输出: [[],[0]]

```
1 <= nums.length <= 10
-10 <= nums[i] <= 10
```

```
class Solution:
    def subsetsWithDup(self, nums: List[int]) -> List[List[int]]:
        ans = []
        def dfs(cand, path):
            ans.append(path)
        if not cand:
            return

        for i,c in enumerate(cand):
            if i>0 and (cand[i-1]==c):
                  continue
            dfs(cand[(i+1):], path+[c])
        nums.sort()
        dfs(nums, [])
        return ans
```

### 就在子集1上多加两步

- 1. sort nums
- 2. 每一步判断当前元素是否为重复如果是跳过

# 93. 复原 IP 地址.md

给定一个只包含数字的字符串,用以表示一个 IP 地址,返回所有可能从 s 获得的 有效 IP 地址 。你可以按任何顺序返回答案。

有效 IP 地址 正好由四个整数(每个整数位于 0 到 255 之间组成,且不能含有前导 0) ,整数之间用 '.' 分隔。

例如: "0.1.2.201" 和 "192.168.1.1" 是 有效 IP 地址,但是 "0.011.255.245"、"192.168.1.312" 和 "192.168@1.1" 是 无效 IP 地址。

### 示例 1:

输入: s = "25525511135"

输出:["255.255.11.135","255.255.111.35"]

### 示例 2:

输入: s = "0000" 输出: ["0.0.0.0.0"]

# 示例 3:

输入: s = "1111" 输出: ["1.1.1.1"]

### 示例 4:

输入: s = "010010"

输出: ["0.10.0.10","0.100.1.0"]

## 示例 5:

输入: s = "101023"

输出: ["1.0.10.23","1.0.102.3","10.1.0.23","10.10.2.3","101.0.2.3"]

# 提示:

```
0 <= s.length <= 3000
```

s 仅由数字组成

```
class Solution:
    def restoreIpAddresses(self, s: str) -> List[str]:
        result = []
        if len(s) < 4:
            return result
        def helper(cur_s, ip_list):
            #停止条件
            if not cur_s:
                if len(ip_list)==4:
                    result.append('.'.join(ip_list))
                    return
                else:
                    return
            if len(ip_list)==4:
            helper(cur_s[1:], ip_list +[cur_s[0]])
            if cur s[0]!='0':
                if len(cur_s)>=2:
                    helper(cur_s[2:], ip_list + [cur_s[:2]])
                if (len(cur_s)>=3) and (int(cur_s[:3])<=255):</pre>
                    helper(cur_s[3:], ip_list+[cur_s[:3]])
        helper(s,[])
        return result
```

回溯

- 1. 停止条件: cur\_s已经遍历完,或者已经分割出4个整数,只有当同时满足条件的时候把结果加入ans
- 2. 递归: 这里因为有各种限制条件所以不能简单的for i in range(4)的去遍历, 2/3个元素需要分别处理