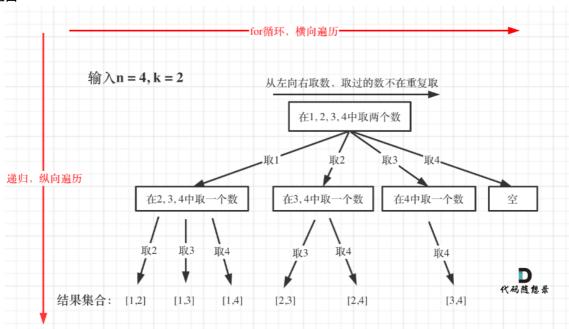


回溯法模板

```
}
}
```

组合

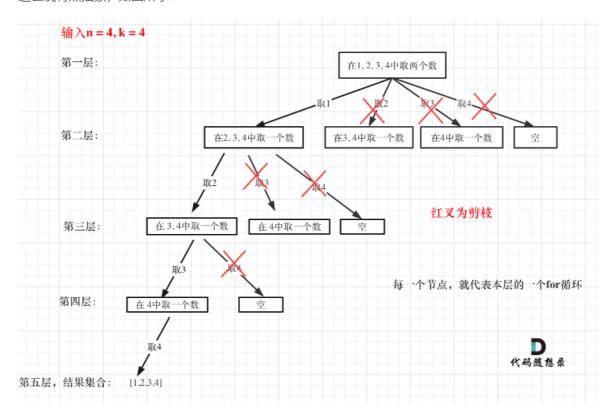
• 77.组合



本题优化:

来举一个例子, n = 4, k = 4的话, 那么第一层for循环的时候, 从元素2开始的遍历都没有意义了。 在第二层for循环, 从元素3开始的遍历都没有意义了。

这么说有点抽象,如图所示:



• 39.组合总和

组合总和

Category	Difficulty	Likes	Dislikes
algorithms	Medium (72.58%)	2420	-

▶ Tags

▶ Companies

给你一个 无重复元素 的整数数组 candidates 和一个目标整数 target ,找出 candidates 中可以使数字和为目标数 target 的 所有 不同组合 ,并以列表形式 返回。你可以按 任意顺序 返回这些组合。

candidates 中的 **同一个**数字可以 **无限制重复被选取**。如果至少一个数字的被选数量不同,则两种组合是不同的。

对于给定的输入,保证和为 target 的不同组合数少于 150 个。

示例 1:

```
输入: candidates = [2,3,6,7], target = 7
输出: [[2,2,3],[7]]
解释:
2 和 3 可以形成一组候选,2 + 2 + 3 = 7 。注意 2 可以使用多次。
7 也是一个候选, 7 = 7 。
```

```
if(sum > target){
    return;
}
//没有这句代码就跑不通
```

40.组合总和ii(好题。)

39. 组合总和

力扣题目链接应

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 中的数字可以无限制重复被选取。

说明:

- 所有数字 (包括 target) 都是正整数。
- 解集不能包含重复的组合。

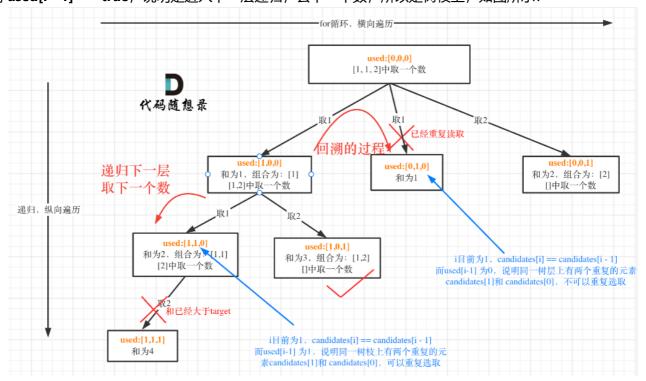
示例 1:

- 输入: candidates = [2,3,6,7], target = 7,
- 所求解集为: [[7],[2,2,3]]

注意vector中有重复元素,进行处理再去进行组合。

为什么 used[i - 1] == false 就是同一树层呢*,因为同一树层,used[i - 1] == false 才能表示,当前取的 candidates[i] 是从 candidates[i - 1] 回溯而来的。

而 used[i-1] == true, 说明是进入下一层递归, 去下一个数, 所以是树枝上, 如图所示:



```
class Solution {
private:
    vector<vector<int>> result;
```

```
vector<int> path;
   void backtracking(vector<int>& candidates, int target, int sum, int
startIndex, vector<bool>& used) {
       if (sum == target) {
           result.push_back(path);
           return;
       for (int i = startIndex; i < candidates.size() && sum + candidates[i] <=</pre>
target; i++) {
           // used[i - 1] == true, 说明同一树枝candidates[i - 1]使用过
           // used[i - 1] == false, 说明同一树层candidates[i - 1]使用过
           // 要对同一树层使用过的元素进行跳过
           if (i > 0 && candidates[i] == candidates[i - 1] && used[i - 1] ==
false) {
               continue;
           }
           sum += candidates[i];
           path.push_back(candidates[i]);
           used[i] = true;
           backtracking(candidates, target, sum, i + 1, used); // 和39.组合总和的
区别1,这里是i+1,每个数字在每个组合中只能使用一次
           used[i] = false;
           sum -= candidates[i];
           path.pop_back();
       }
   }
public:
   vector<vector<int>> combinationSum2(vector<int>& candidates, int target) {
       vector<bool> used(candidates.size(), false);
       path.clear();
       result.clear();
       // 首先把给candidates排序,让其相同的元素都挨在一起。
       sort(candidates.begin(), candidates.end());
       backtracking(candidates, target, 0, 0, used);
       return result;
   }
};
```

• 组合总和iii

40.组合总和II

力扣题目链接区

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。

说明: 所有数字 (包括目标数) 都是正整数。解集不能包含重复的组合。

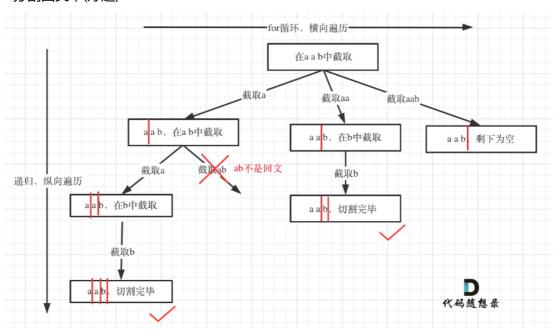
- 示例 1:
- 输入: candidates = [10,1,2,7,6,1,5], target = 8,
- 所求解集为:

```
1 [
2 [1, 7],
3 [1, 2, 5],
4 [2, 6],
5 [1, 1, 6]
6 ]
```

```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> res;
    vector<int> path;
    void back(int n, int k, int index, int sum){
        if(path.size() == k \&\& sum == n){
            res.push_back(path);
            return;
        }
        for(int i = index; i <= 9 && i <= n; i++) {
            path.push_back(i);
            sum += i;
            back(n, k, i + 1, sum);
            sum -= i;
            path.pop_back();
        }
    }
    vector<vector<int>> combinationSum3(int k, int n) {
        res.clear();
        path.clear();
        back(n, k, 1, 0);
        return res;
    }
};
```

分割

• 131.分割回文串(好题)



本题难点:

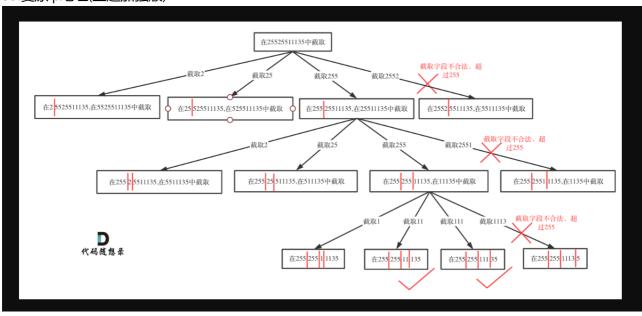
- (1)判断回文
- (2)如何去切割

```
class Solution {
public:
    vector<vector<string>> res;
   vector<string> path;
    bool huiwen(string& s, int start, int end) {
        for(int i = start, j = end; i < j; i++, j--){
            if(s[i] != s[j]){
                return false;
        return true;
   }
    void back(string s, int index){
        if(index == s.size()){
            res.push_back(path);
            return;
        }
        for(int i = index; i < s.size(); i++){</pre>
            if(huiwen(s, index, i)){
                string str = s.substr(index, i - index + 1);
                path.push_back(str);
            }else{
```

```
continue;
}
back(s, i + 1);
path.pop_back();
}

vector<vector<string>> partition(string s) {
    res.clear();
    path.clear();
    back(s, 0);
    return res;
}
};
```

• 93.复原ip地址(上题加强版)



注意要使用pointnum参数,来判断回溯是否结束,当句点数目为3时,则代表回溯结束。同时注意判读每段字符串是否合法,即:

- 1.不能含前导0
- 2.每位数都在0-9
- 3.不能大于255

```
class Solution {
public:
    vector<string> res;
    //pointnum 句点个数
    void back(string &s, int index, int pointnum) {
        if(pointnum == 3) {
            //检查第四个字符串是否符合要求
            if(isvalid(s, index, s.size() - 1)) {
                 res.push_back(s);
            }
```

```
return;
        }
    }
    //单层逻辑
    for(int i = index; i < s.size(); i++) {</pre>
        if(isvalid(s, index, i)){
            pointnum++;
            s.insert(s.begin() + i + 1, '.');
            back(s, i + 2, pointnum);
            s.erase(s.begin() + i + 1);
            pointnum--;
        }
        else{
            //不符合要求直接跳出本层循环
            break;
        }
    return;
}
bool isvalid(string& s, int start, int end) {
    /*
        1.不能含前导0
        2.每位数都在0-9
        3.不能大于255
    */
    if(start > end){
        return false;
    }
    if(s[start] == '0' && start != end){
        return false;
    }
    int num = 0;
    for(int i = start; i \leftarrow end; i++){
        if(s[i] < '0' || s[i] > '9'){
            return false;
        }
        num = num * 10 + s[i] - '0';
    if(num > 255) {
        return false;
    }
    return true;
}
vector<string> restoreIpAddresses(string s) {
    res.clear();
    if(s.size() < 4 || s.size() > 12) {
        return res;
    back(s, 0, 0);
```

```
return res;
}
};
```

子集

• 78.子集

子集是收集树形结构中树的所有节点的结果。而组合问题、分割问题是收集树形结构中叶子节点的结果。

```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> res;
    vector<int> path;
    void back(vector<int>& nums, int index){
        //把自己添加进去
        res.push_back(path);
        if(index >= nums.size()){
            return;
        }
        for(int i = index; i < nums.size(); i++){</pre>
            path.push_back(nums[i]);
            back(nums, i + 1);
            path.pop_back();
        return;
    }
    vector<vector<int>> subsets(vector<int>& nums) {
        res.clear();
        path.clear();
        back(nums, ∅);
        return res;
    }
};
```

• 90.子集ii

给定数组中有重复元素,别忘了要先排序再进行处理!!! 本题也可以不使用used数组来去重,因为递归的时候下一个Index是i+1而不是0。如果要是全排列的话,每次要从0开始遍历,为了跳过已入栈的元素,需要使用used。

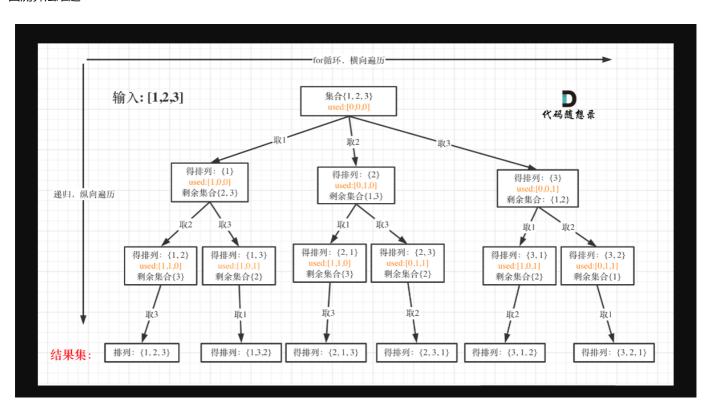
```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> res;
    vector<int> path;
    void back(vector<int>& nums, int index) {
        res.push_back(path);
        if(index >= nums.size()) {
            return;
        for(int i = index; i < nums.size(); i++) {</pre>
            if(i > index \&\& nums[i] == nums[i - 1]){
                continue;
            path.push_back(nums[i]);
            back(nums, i + 1);
            path.pop_back();
        }
    vector<vector<int>> subsetsWithDup(vector<int>& nums) {
        res.clear();
        path.clear();
        sort(nums.begin(), nums.end());
        back(nums, ∅);
        return res;
    }
};
```

排列

• 46.全排列

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。

因为排列问题,每次都要从头开始搜索,例如元素1在[1,2]中已经使用过了,但是在[2,1]中还要再使用一次1。而used数组,其实就是记录此时path里都有哪些元素使用了,一个排列里一个元素只能使用一次。

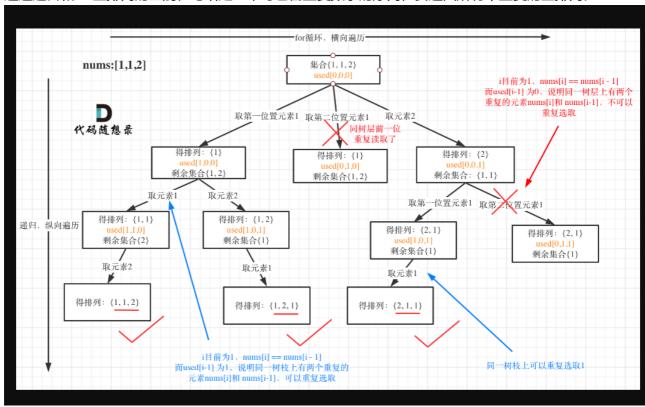


```
输入: nums = [1,2,3]
输出: [[1,2,3],[1,3,2],[2,1,3],[2,3,1],[3,1,2],[3,2,1]]
```

```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> res;
    vector<int> path;
    void back(int n, int k, int startindex){
        if(path.size() == k){
            res.push_back(path);
            return;
        for(int i = startindex; i <= n; i++){</pre>
            path.push_back(i);
            back(n, k, i + 1);
            path.pop_back();
    }
    vector<vector<int>> combine(int n, int k) {
        res.clear();
        path.clear();
        back(n, k, 1);
        return res;
    }
};
```

• 47.全排列2

这道题目和46.全排列的区别在与给定一个可包含重复数字的序列,要返回所有不重复的全排列。



```
// used[i - 1] == true, 说明同一树枝nums[i - 1]使用过
// used[i - 1] == false, 说明同一树层nums[i - 1]使用过
// 如果同一树层nums[i - 1]使用过则直接跳过
输入: nums = [1,1,2]
输出:
[[1,1,2],
[1,2,1],
[2,1,1]]
```

```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> res;
    vector<int> path;

void back(vector<int>& nums, vector<bool>& used) {
    if(path.size() == nums.size()) {
        res.push_back(path);
        return;
    }
    /*
    used[i - 1] == true, 说明同一树枝nums[i - 1]使用过
    used[i - 1] == true, 说明是进入下一层递归, 去下一个数, 所以是树枝上

    used[i - 1] == false, 说明同一树层nums[i - 1]使用过
    表示当前取的 candidates[i] 是从 candidates[i - 1] 回溯而来的。
```

```
for(int i = 0; i < nums.size(); i++){
            //如果同一树层nums[i - 1]使用过则直接跳过
            if((i > 0 \&\& nums[i] == nums[i - 1]) \&\& used[i - 1] == false) {
                continue;
            if(used[i] == false){
                path.push_back(nums[i]);
                used[i] = true;
                back(nums, used);
                used[i] = false;
                path.pop_back();
            }
        }
        return;
    }
    vector<vector<int>> permuteUnique(vector<int>& nums) {
        res.clear();
        path.clear();
        sort(nums.begin(), nums.end());
        vector<bool> used(nums.size(), false);
        back(nums, used);
        return res;
   }
};
```

棋盘问题

• 51.n皇后 (hard) 棋盘的宽度就是for循环的长度,递归的深度就是棋盘的高度,这样就可以套进回溯法的模板里了。

```
return;
   }
   bool isvalid(int row, int col, int n, vector<string>& chess) {
        //检查列
       for(int i = 0; i < row; i++) {
            if(chess[i][col] == 'Q') {
                return false;
           }
        }
       //检查45度 左斜
       for(int i = row - 1, j = col - 1; i >= 0 && j >= 0; i -- , j -- ) {
            if(chess[i][j] == 'Q') {
                return false;
        }
       //检查135度 右斜
       for(int i = row - 1, j = col + 1; i >= 0 && j < n; i--, j++) {
           if(chess[i][j] == 'Q') {
                return false;
            }
       return true;
   }
   vector<vector<string>> solveNQueens(int n) {
        res.clear();
       vector<string> chess(n, string(n, '.'));
        back(∅, n, chess);
       return res;
   }
};
```

• 37.**解数独** (hard二维回溯)

函数中不断地去调用if(backtracking(board)),从而来填充下一个位置上的数,如果最后一个位置上的数填充完毕后,return true,代表找到了一组解,逐层再返回true,返回到第一层直接返回true。

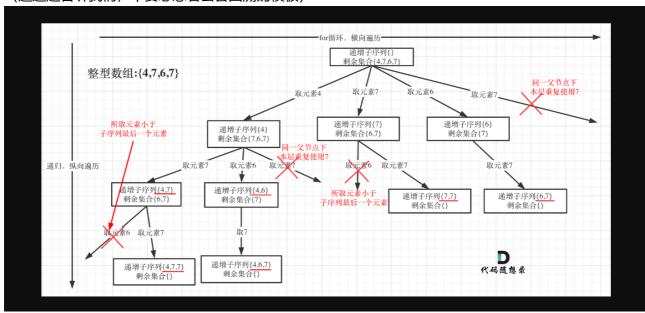
如果某一层返回了false,说明这个位置没有合适的数可以填。则代表此层的上一层应该进行回溯了,这个位置已经填好的数应该重新填。

```
for(char k = '1'; k <= '9'; k++) {
                        if(isvalid(i, j, k, board)) {
                            board[i][j] = k;
                            if(back(board)) {
                                return true;
                            board[i][j] = '.';
                        }
                    }
                    return false;
                }
            }
        }
        return true;
   }
    bool isvalid(int row, int col, char k, vector<vector<char>>& board) {
        //检查行
        //注意不是 i<col 是检查一整列 应该是 i < 9
        for(int i = 0; i < 9; i++) {
            if(board[row][i] == k) {
                return false;
            }
        }
        //检查列
        for(int i = 0; i < 9; i++) {
            if(board[i][col] == k) {
                return false;
            }
        }
        //检查3*3
        int row_ = (row / 3) * 3;
        int col_ = (col / 3) * 3;
        for(int i = row_; i < row_ + 3; i++) {</pre>
            for(int j = col_{;} j < col_{+} 3; j++) {
                if(board[i][j] == k) {
                    return false;
                }
            }
        }
        return true;
   }
   void solveSudoku(vector<vector<char>>& board) {
        back(board);
   }
};
```

其它

• 491.递增子序列

和子集ii比较像,但是本题不能直接对vector排序。需要创建个set来记录每层重复的元素是否被使用过。 (这道题告诉我们,不要总想着去套回溯的模板)



```
class Solution {
public:
   vector<int> path;
   vector<vector<int>> res;
   void back(vector<int>& nums, int index){
        if(path.size() >= 2) {
           res.push_back(path);
       if(index >= nums.size()) {
            return;
       }
       //每一树层都重新定义了一个set,来判断当前层元素是否被重复使用
       unordered set<int> uset;
       for(int i = index; i < nums.size(); i++) {</pre>
           if((!path.empty() && nums[i] < path.back()) || uset.find(nums[i]) !=</pre>
uset.end()) {
               continue;
           uset.insert(nums[i]);
           path.push_back(nums[i]);
           back(nums, i + 1);
           path.pop_back();
       }
        return;
   }
   vector<vector<int>> findSubsequences(vector<int>& nums) {
        //注意不能排序, 否则就直接变成递增了
```

```
back(nums, 0);
return res;
}
};
```

• 332.重新安排行程(hard)

```
//unordered_map<出发地点,map<到达地点,票数>>
unordered_map<string,map<string,int>> target;
```

```
class Solution {
public:
   //unordered_map<出发地点, map<到达地点, 票数>>
    unordered_map<string, map<string, int>> target;
    bool backtracking(int ticketnum, vector<string>& res) {
        if(res.size() == ticketnum + 1) {
            return true;
        }
        for(auto& index : target[res[res.size() - 1]]) {
            if(index.second > 0) {
                res.push_back(index.first);
                index.second--;
                if(backtracking(ticketnum, res)) {
                    return true;
                res.pop_back();
                index.second++;
            }
        }
        return false;
    }
    vector<string> findItinerary(vector<vector<string>>& tickets) {
        vector<string> res;
        for(auto& vec : tickets) {
            target[vec[0]][vec[1]]++;
        res.push_back("JFK");
        backtracking(tickets.size(), res);
        return res;
};
```