

12 回溯详解

起手式：

回溯法，就是试探法，按照优选条件去向前搜索，以达到目标。

但是在搜索到某一步时，发现原先这样并不能满足条件，就回退一步重新选择，这种走不通就退回再走的技术成为回溯法。

在做回溯法的题目的时候，有添加状态或元素就一定有与之对应的回退状态和元素。若是寻找成功，回退以查看有没有其他满足条件的解；如果寻找不成功，回退以查看其它情况。

例题：从1, ..., n中取出k个数，要求不重复。

n=4, k=2, 1,2 1,3 1,4 2,3 2,4 3,4

题目框架：

```
public class Solution {  
    public List<List<Integer>> combine(int n, int k) {  
  
    }  
}
```

我们很容易想到，先建一个全部变量

`public List<List<Integer>> result = new ArrayList<>();` 然后我们可以新建一个回溯函数的形式，以迭代调用：

`backtracking(int n, int k, int start, List<Integer> list)` 其中 n代表总数n， k代表还要取出多少个数， start代表起始取数位置， list用来保存已知的解。

这些肯定都是要用到的吧，然后来看看具体的回溯函数：

```
public List<List<Integer>> result = new ArrayList<>();  
public List<List<Integer>> combine(int n, int k) {  
    List<Integer> list = new ArrayList<>();  
    backtracking(n, k, 1, list);  
    return result;  
}  
  
public void backtracking(int n, int k, int start, List<Integer> list){  
    if(k<0){  
        return;  
    }  
}
```

```

    }else if(k==0){
        result.add(new ArrayList<>(list));
    }else{
        for (int i = start; i <= n; i++) {
            list.add(i);                // 添加元素
            backtracking(n,k-1,i+1,list);
            list.remove(list.size()-1); // 回退
        }
    }
}

```

具体思路：

1.对于n=4, k=2, 1,2,3,4中选2个数字，我们可以做如下尝试，加入先选择1，那我们只需要再选择一个数字，注意这时候k=1了（此时只需要选择1个数字啦）。当然，我们也可以先选择2,3 或者4，通俗化一点，我们可以选择（1-n）的所有数字，这个是可以用一个循环来描述？每次选择一个加入我们的链表list中，下一次只要再选择k-1个数字。那什么时候结束呢？当然是k<0的时候啦，这时候都选完了。

2.加入了一个start变量，它是i的起点。为什么要加入它呢？比如我们第一次加入了1，下一次搜索的时候还能再搜索1了么？肯定不可以啊！我们必须从他的下一个数字开始，也就是2、3或者4啦。所以start就是一个开始标记这个很重要。

3.加上：list.remove(list.size()-1);他的作用就是每次清除一个空位 让后续元素加入。寻找成功，最后一个元素要退位，寻找不到，方法不可行，那么我们回退，也要移除最后一个元素。

起手式变形：

给定一个数组{1, 2, 3}，得出所有的组合方式[],1,2,3,12,13,23,123。

同样可以用回溯法解决，求出组合在暴力求解的时候很有用，用于枚举出所有可能结果，再一一判断。

```

public ArrayList<ArrayList<Integer>> combine(int[] nums){
    ArrayList<ArrayList<Integer>> result = new ArrayList<>();
    ArrayList<Integer> list = new ArrayList<>();
    backtracing(result,list,0,nums);
    return result;
}

public void backtracing(ArrayList<ArrayList<Integer>> result,ArrayList<
Integer> list,int start, int[] nums){
    result.add(new ArrayList<>(list));
    for (int i = start; i < nums.length; i++) {

```

```

        list.add(nums[i]);
        backtracing(result, list, i+1, nums);
        list.remove(list.size()-1);
    }
}

```

进阶式：

分割字符串：

给一个字符串,你可以选择在一个字符或两个相邻字符之后拆分字符串,使字符串由仅一个字符或两个字符组成,输出所有可能的结果

样例：

给一个字符串"123"

返回[["1","2","3"],["12","3"],["1","23"]]

分析：我们可以设置一个起始位置start，每次我们都从start位置开始向后划分一个或者两个字符出去，这样就有很多种划分路径，当一种路径走到末端的时候，之前划分出去的需要回退以再次以不同形式划分。

```

    public static List<List<String>> result = new ArrayList<>();    // 首
先新建一个 result
    public static List<List<String>> splitString(String s) {
        List<String> list = new ArrayList<>();
        backtraceing(s, 0, list);                                // 回
溯函数
        return result;
    }
    public static void backtraceing(String s, int start, List<String> list)
{ // start标注每次的起始位置
    if(start>s.length()){
        return;
    }else if(start==s.length()){
        result.add(new ArrayList<>(list));
    }else{
        for (int i = start; i<start+2 && i < s.length(); i++) {    // i<
start+2: 每次划分一个或者两个字符
            String subString = s.substring(start,i+1);
            list.add(subString);
            backtraceing(s,i+1,list);
            list.remove(list.size()-1);
        }
    }
}

```

```
}  
}
```

高阶式：

例：矩阵中的路径

题目描述

请设计一个函数，用来判断在一个矩阵中是否存在一条包含某字符串所有字符的路径。路径可以从矩阵中的任意一个格子开始，每一步可以在矩阵中向左，向右，向上，向下移动一个格子。如果一条路径经过了矩阵中的某一个格子，则该路径不能再进入该格子。例如 `abcesfcadee` 矩阵中包含一条字符串 `"bcced"` 的路径，但是矩阵中不包含 `"abcb"` 路径，因为字符串的第一个字符 `b` 占据了矩阵中的第一行第二个格子之后，路径不能再次进入该格子。

```
public class Solution {  
    public boolean hasPath(char[] matrix, int rows, int cols, char[] str)  
    {  
  
    }  
}
```

思路：1. 在矩阵中任选一个格子作为路径的起点。如果路径上的第 i 个字符不是 `ch`，那么这个格子不可能处在路径上的第 i 个位置。如果路径上的第 i 个字符正好是 `ch`，那么往相邻的格子寻找路径上的第 $i+1$ 个字符。除在矩阵边界上的格子之外，其他格子都有4个相邻的格子。重复这个过程直到路径上的所有字符都在矩阵中找到相应的位置。

2. 找下一个节点时，可能是刚刚搜索过的位置，所以需要新建一个 `visited` 数组记录下一个节点是否被访问过。

参考代码：

```
public boolean hasPath(char[] matrix, int rows, int cols, char[] str)  
{  
    if(matrix==null || matrix.length==0 || str==null || str.length==0 ||  
    | rows<=0 || cols<=0 ||  
        rows*cols < str.length){  
        return false;  
    }  
    boolean[] visited = new boolean[rows*cols];  
    char[] path = null;  
    int start = 0; //表示str的起始位置  
    for (int i = 0; i < rows; i++) {  
        for (int j = 0; j < cols; j++) {  
            if(isbacktracing(matrix, i, j, rows, cols, str, visited, st
```

```

art)){ // 从第i, j个位置是否能走通
        return true;
    }
}
return false;

}

public boolean isbacktracing(char[] matrix,int i, int j,int rows,int cols,char[] str,boolean[] visited,int start){
    if(start >= str.length){
        return true;
    }else {
        int index = i*cols + j; // 记录当前访问的节点
        if(i<0 || i>=rows || j<0 || j>=cols || matrix[index] != str[start] || visited[index]==true){ //判断是否合适或者是否已被访问
            return false;
        }
        visited[index] = true; // 标记已读
        boolean judge = isbacktracing(matrix,i+1,j,rows,cols,str,visited,start+1)||
isbacktracing(matrix,i,j+1,rows,cols,str,visited,start+1)||
isbacktracing(matrix,i-1,j,rows,cols,str,visited,start+1)||
isbacktracing(matrix,i,j-1,rows,cols,str,visited,start+1);
        if(judge){
            return true;
        }
        visited[index] = false; // 回退
        return false; // 搜索不到, 返回false
    }
}

```