回溯是递归的副产品,只要有递归就会有回溯

「因为回溯的本质是穷举,穷举所有可能,然后选出我们想要的答案」,如果想要高效就要 在此基础上加一些剪枝的操作,但也改变不了回溯法就是穷举的本质

回溯法适用的题型:

1、组合问题: N个数按一定规则找出k个数的集合

2、排序问题: N个数按一定规则全排列, 有几种排列方式

3、切割问题: 一个字符串按一定规则有几种切割方式

4、子集问题: 一个N个数的集合里有多少符合条件的子集

5、 棋盘问题: **N皇后, 解数独**等等

所有回溯法都可以抽象为树形结构

组合无序,排列有序即可

如何理解回溯法?

回溯法解决的问题都可以抽象为树形结构,

因为回溯法解决的都是在集合中递归查找子集,集合的大小构成了树的深度

step1:

回溯函数模板的返回值以及参数

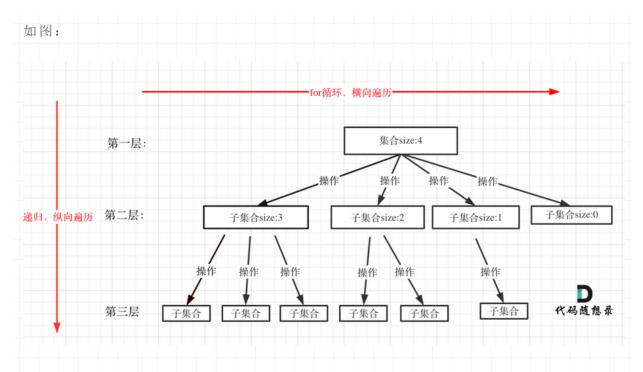
回溯算法模板返回值一般为void,

step2:

回溯算法的终止条件

一般来说<mark>搜到叶子结点时,也就找到了满足条件的一条答案,把这个答案</mark>存放起来,并结束本层递 归

```
1 void backtracking(参数){
2 if(终止条件){
3 存放结果;
4 return;
5 }
6 }
```



注意图中, 我特意举例集合大小和孩子的数量是相等的!

core思想就是: for循环横向遍历, 递归纵向遍历

step3:回溯算法的单层逻辑

回溯函数的遍历过程伪代码如下:

- 1 for(选择:本层集合中元素(树中结点孩子的数量就是集合大小)){
- 2 处理结点;
- 3 backtracking(路径,选择列表);//递归
- 4 回溯,撤销处理结果
- 5 }