基于组合的dfs

比二叉树更难

什么时候使用dfs?

碰到让你找所有方案的题,基本可以确定是dfs

除了二叉树以外90%的dfs题不是排列就是组合

求所有方案可以用bfs嘛?可以

那用dfs还是bfs? 用bfs

原因: dfs的递归方法好理解,代码短,但是注意递归不一定是好事,当深度非常深的情况,dfs是很浪费时间的,并不是最优解,并且dfs容易stack overflow(深度太深,空间复杂度太大),想解决这个问题就要注意它的递归深度有多深(bfs是不会stack overflow的,原因是bfs是用循环写的不是recursion,stack overflow的先决条件是递归,不递归不会stack overflow。

如果面试官非让用dfs写但是又不想stack overflow

用stack模拟递归就不回stack overflow了, 然鹅非常容易写错...

什么是用stack模拟递归?就是iterator,那道hard的题,BST的iterator,建议背一下BST的interator这道题,其他问题不建议用stack模拟递归,出错率太高,还是怎么简单怎么来(就是用普通递归)

对于排列组合的问题, 递归深度会很深嘛?

不会,因为最深就是n了,n又不会很大,有限制

组合的时间复杂度是2^n

排列的时间复杂度是n!

排列组合类问题一般不需要考虑stack overflow

如果排列组合问题既可以dfs又可以bfs,用bfs/dfs有什么好处? bfs叫宽度优先搜索,顾名思义,它的空间复杂度取决于图的宽度 dfs叫深度优先搜索,所以空间复杂度取决于图的深度 在搜索类问题中,宽度一般要比深度大,所以dfs的空间耗费是小于bfs的

一般来说,如果面试官不特别要求,dfs都可以用recursion递归的方式来实现

动态规划可以代替dfs嘛?

不能, 动态规划只能解决两种问题:

- 1. 总方案数 (一共有多少种方案 (返回int值))
- 2. 方案是否可行

所以在求所有方案本身而不是所有方案的数量时,动态规划dp是无能为力的。

组合搜索类问题

问题模型: 求出来所有满足条件的组合 判断条件: 组合中的元素是顺序无关的 时间复杂度: 与2^n相关

递归三要素

递归的定义 递归的拆解 递归的出口