第四周周练题解

ZeNgBi

P1000 蒟蒻单词接龙

预处理两个单词之间能否接龙, 然后暴力搜索

P1001 蒟蒻树

中序遍历是以左 -> 根 -> 右的方式遍历一棵树

于是我们可以令 i 为根 $1 \le i \le n$ 那么 i 左边的节点为 i 的左子树,右边的节点为 i 的右子树

为了找到最大的加分,必须从 1-n 枚举 i,即 dfs(1,n),然后先从左子树找根,即从 1-(i-1) 枚举搜索找根,在从右子树找根

对于每次搜索计算加分,最大分数为 score=max(dfs(1,i-1)*dfs(i+1,n)+root[i])。 但是我们每次计算都是用的子树的最大的分数所以可以**记忆化搜索**,对于中序遍历为 i-j 的子树 score[i][j]=max(dfs(i,k-1)*dfs(k+1,j)+root[k])($i \le k \le j$)

边界条件为 i>j 时表示为空子树 return 1;i==j 时表示为叶子树 return root[i];

前序遍历输出就把搜索到最大值时候的根纪录下来输出。

P1002 活蹦乱跳的木薯马

因为要求最少走几步,考虑广搜。

先将起点放如队列,向八个方向尝试跳跃,如果在界内且该方格还没 有访问过,更新节点信息,从新放入队列。

P1003 涂色游戏

要求一个封闭空间,对于空地我们不知道它在圈内还是圈外,而且圈外的空间不一定连通,如何搜索?

可以在把 n*n 的方阵扩大为 (n+2)*(n+2), 相当于把方阵扩大一圈, 那么圈外的空间就可以通过外面增加的一圈连通, 而且外面增加的那一圈 里面的空间一定为圈外。因此可以深搜所有圈外结点, 打上标记, 然后给 圈内节点染色。

P1003 蒟蒻爱滑雪

对于每一个节点, ans[i][j]=max(ans[di][dj]+1) (M[di][dj]<M[i][j]) M 为 地图, di, dj 为相邻点。

因为每次只需要最大的距离, 所以考虑记忆化搜索。

没有边界条件,因为到最小的地方四个方向都走不动。

P1005 蒟蒻打扑克

这是一个很明显的搜索,但是 52 张扑克表示搜索量极大,考虑剪枝**可行性:**

- 1. 用桶把 1-13 的数的个数记录下来,每次搜索枚举 1-13 而不是所有牌。
- 2. 所有牌加起来的总和不超过 364,可以先将小于等于 364 的 13 以内的约数预处理出来,之后每次搜索都枚举该数的约数,可以减少判断次数。

最优性:

- 1.1 这个数字是万金油,是所有数字的约数,1 的数量多的话会增加很多累赘运算,尤其是有解的时候,1 会严重拉低效率,于是考虑从大约数到小约数倒序枚举。(有解情况的优化)
- 2.(**最重要的剪枝**) 倒序搜索,从 sum 到 0 搜索,这样可以极大化减少搜索量,原理为大数的 13 以内的约数更少,能做到更有效的剪枝。

加上这些剪枝基本上可以 ac(coarse answer)