

Boggle

姓名：吴侃 学号：14348134 邮箱：wkcn@live.cn
班别：2014 级计算机系一班 日期：20160913

一. 算法描述

这次重要的算法为 Boggle 求解算法，由于一个单词是逐个相邻字母串联而成，并且需要对整个棋盘进行搜索。我使用了字典树(Trie)结构，在 DFS（深度优先搜索算法）同时，移动字典树上的指针，若字典树上没有这个分支，则剪枝。若遇到 `isWord = true` 的节点，则认为构成了一个单词，将该单词加入解中。

我用非递归的方法实现了 DFS，原理为使用一个结构 `Rec` 记录每一步搜索的状态。

建立字典树：

```
void AddWord(Node *root, string word){
    for (对于 word 的每一个单词 c){
        if (root.children[c] == 0)
            root.children[c] = 新建一个 Node 节点，并返回地址;
        root = root.children[c];
    }
    root->isWord = true; // 标记该节点构成一个单词
}
```

对于 Boggle 棋盘的每一格分别开始一次 DFS 搜索，在搜索的过程中不访问这次 DFS 已经访问的格子。当开始新的 DFS 搜索时，字典树中有一个指针 `P` 指向树的根部，每访问一个格子 `W`，查找该格子对应的字母是否是 `P` 指向的节点 `N` 的儿子，分两种情况：

不是儿子：对搜索进行回溯，即不再从 `W` 进行进一步的搜索。

是儿子：判断节点 `N` 的 `isWord` 属性，如果 `isWord = true`，说明找到了一个单词；如果 `isWord = false`，说明没有找到单词，但可以从格子 `W` 开始进行更深一层的搜索（这条路径上可能存在单词）。

退出条件：访问了所有可能存在单词的路径。

二. 验证算法

测试方法一：

我也写了一个简单版的暴力算法 `BoggleSolverSimple`，用 DFS 加递归实现。对于一个 `BoggleBoard`，测试字典树方法与暴力方法得到的解是否一致。随机生成多组 `BoggleBoard` 进行测试，结果一致。正确。

测试方法二：

使用题目描述下面的网址测试，得到的所有解累计的分数和答案一样。正确。

三. 性能比较

对于 4 X 4 的 Boggle Board

使用字典树版本只需 0.15s, 而暴力版本需要 10s

100 x 100 的 Boggle Board, 字典树版本求解需要 10s 左右