1252. 奇数值单元格的数目 (简单)

1. 题目描述

给你一个 n 行 m 列的矩阵, 最开始的时候, 每个单元格中的值都是 0。

另有一个索引数组 indices , indices[i] = [ri, ci] 中的 ri 和 ci 分别表示指定的行和列 (从 0 开始编号)。

你需要将每对 [ri, ci] 指定的行和列上的所有单元格的值加 1。

请你在执行完所有 indices 指定的增量操作后,返回矩阵中「奇数值单元格」的数目。

示例 1:

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 \\ 1 & 3 & 1 \end{bmatrix}$$

输入: n = 2, m = 3, indices = [[0,1],[1,1]]

输出: 6

解释: 最开始的矩阵是 [[0,0,0],[0,0,0]]。 第一次增量操作后得到 [[1,2,1],[0,1,0]]。

最后的矩阵是 [[1,3,1],[1,3,1]], 里面有 6 个奇数。

示例 2:

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 2 \\ 2 & 2 \end{bmatrix}$$

输入: n = 2, m = 2, indices = [[1,1],[0,0]]

输出: 0

解释: 最后的矩阵是 [[2,2],[2,2]], 里面没有奇数。

提示:

- o 1 <= n <= 50
- \circ 1 <= m <= 50
- o 1 <= indices.length <= 100
- 0 <= indices[i][0] < n</pre>
- 0 <= indices[i][1] < m</pre>

2. 简单实现

```
class Solution {
public:
    int oddCells(int n, int m, vector<vector<int>>& indices) {
        unordered_map<int, int> row, col;//记录每一行、每一列被加的次数
        for(int i = 0; i < indices.size(); i++){//统计每一行、每一列被加的次数
            if(row.count(indices[i][0]) <= 0)</pre>
                row[indices[i][0]] = 1;
            else
                row[indices[i][0]]++;
            if(col.count(indices[i][1]) <= 0)</pre>
                col[indices[i][1]] = 1;
                col[indices[i][1]]++;
        }
        int ans = 0;
        for(int i = 0; i < n; i++){
            for(int j = 0; j < m; j++){//矩阵的索引[i,j]对应的数值为<math>row[i]+col[j]
                int cur = 0;
                if(row.count(i) > 0)
                    cur += row[i];
                if(col.count(j) > 0)
                    cur += col[j];
                if(cur % 2 == 1)
                    ans++;
            }
        return ans;
    }
};
```

1253. 重构 2 行二进制矩阵 (中等)

1. 题目描述

给你一个 2 行 n 列的二进制数组:

- 矩阵是一个二进制矩阵,这意味着矩阵中的每个元素不是 0 就是 1。
- 。 第 0 行的元素之和为 upper 。
- 。 第 1 行的元素之和为 Tower 。
- 第 i 列 (从 O 开始编号)的元素之和为 colsum[i], colsum 是一个长度为 n 的整数数组。

你需要利用 upper , lower 和 colsum 来重构这个矩阵,并以二维整数数组的形式返回它。

如果有多个不同的答案,那么任意一个都可以通过本题。

如果不存在符合要求的答案,就请返回一个空的二维数组。

示例 1:

```
输入: upper = 2, lower = 1, colsum = [1,1,1]
输出: [[1,1,0],[0,0,1]]
解释: [[1,0,1],[0,1,0]] 和 [[0,1,1],[1,0,0]] 也是正确答案。
```

示例 2:

```
输入: upper = 2, lower = 3, colsum = [2,2,1,1]
输出: []
```

示例 3:

```
输入: upper = 5, lower = 5, colsum = [2,1,2,0,1,0,1,2,0,1]
输出: [[1,1,1,0,1,0,0,1,0,0],[1,0,1,0,0,0,1,1,0,1]]
```

提示:

```
    1 <= colsum.length <= 10^5</li>
    0 <= upper, lower <= colsum.length</li>
    0 <= colsum[i] <= 2</li>
```

2. 简单实现

- 把upper, lower看作当前两行各自剩余需要填充的1的数量
- o 对于所有为2的colsum[i],必须将对应第i列的两行都填充2,剩余的1可以选择任意一行填充1即可
- 但由于要保证colsum[i]=2的填充,因此应优先将剩余1的数量多的行填充为1

```
class Solution {
public:
   vector<vector<int>>> reconstructMatrix(int upper, int lower, vector<int>&
colsum) {
       int n = colsum.size();
       vector<vector<int>> ans = vector<vector<int>>(2, vector<int>(n, 0));
        for(int i = 0; i < n; i++){
            if(colsum[i] == 2){
                ans[0][i] = 1;
                ans[1][i] = 1;
                upper--;
                lower--;
                if(upper < 0 || lower < 0)//某一行1的数量不够用
                    return vector<vector<int>>();
            }
            else if(colsum[i] == 1){
                if(upper <= 0 && lower <= 0)//此情况对应于upper+lower <
sum(colsum[i])
                    return vector<vector<int>>();
                if(upper >= lower){//优先填充剩余1多的
                    ans[0][i] = 1;
                   upper--;
                }
                else{
                   ans[1][i] = 1;
                   lower--;
```

```
}
}
if(upper > 0 || lower > 0)//此情况对应于upper+lower > sum(colsum[i])
return vector<vector<int>>>();
else
return ans;
}
};
```

1254. 统计封闭岛屿的数目 (中等)

1. 题目描述

有一个二维矩阵 grid ,每个位置要么是陆地 (记号为 0)要么是水域 (记号为 1)。

我们从一块陆地出发,每次可以往上下左右 4 个方向相邻区域走,能走到的所有陆地区域,我们将其称为一座「**岛屿**」。

如果一座岛屿 **完全** 由水域包围,即陆地边缘上下左右所有相邻区域都是水域,那么我们将其称为 「**封闭岛屿**」。

请返回封闭岛屿的数目。

示例 1:

1	1	1	1	1	1	1	0
1	0	0	0	0	1	1	0
1	0	1	0	1	1	1	0
1	0	0	0	0	1	0	1
1	1	1	1	1	1	1	0

```
输入: grid = [[1,1,1,1,1,1,1,0],[1,0,0,0,0,1,1,0],[1,0,1,0,1,1,1,0],
[1,0,0,0,0,1,0,1],[1,1,1,1,1,1,1,0]]
输出: 2
解释:
灰色区域的岛屿是封闭岛屿,因为这座岛屿完全被水域包围(即被 1 区域包围)。
```

示例 2:

0	0	1	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	1	0

```
输入: grid = [[0,0,1,0,0],[0,1,0,1,0],[0,1,1,1,0]]
输出: 1
```

示例 3:

提示:

```
0  1 <= grid.length, grid[0].length <= 100
0  0 <= grid[i][j] <=1</pre>
```

2. 简单实现

先对边界的0进行广度优先搜索,去掉非封闭的岛屿,剩下的都是封闭岛屿

```
class Solution {
public:
    int m,n;
    void bfs(int i, int j, vector<vector<int>>& grid){
        queue<pair<int, int>> q;
        q.push(make_pair(i, j));
        grid[i][j] = 1;
        while(!q.empty()){
            int size = q.size();
            for(int i = 0; i < size; i++){
                int x = q.front().first;
                int y = q.front().second;
                q.pop();
                if(x > 0 \&\& grid[x-1][y] == 0){
                    q.push(make_pair(x-1, y));
                    grid[x-1][y] = 1;
                if(x < m-1 \&\& grid[x+1][y] == 0){
                    q.push(make_pair(x+1, y));
                    grid[x+1][y] = 1;
```

```
if(y > 0 \&\& grid[x][y-1] == 0){
                    q.push(make_pair(x, y-1));
                    grid[x][y-1] = 1;
                }
                if(y < n-1 \&\& grid[x][y+1] == 0){
                    q.push(make_pair(x, y+1));
                    grid[x][y+1] = 1;
                }
            }
        }
    int closedIsland(vector<vector<int>>& grid) {
        m = grid.size();
        n = grid[0].size();
        if(m <= 2 || n <= 2)//不可能存在封闭岛屿
            return 0;
        //去掉非封闭岛屿
        for(int j = 0; j < n; j++){
            if(grid[0][j] == 0)
                bfs(0, j, grid);
            if(grid[m-1][j] == 0)
                bfs(m-1, j, grid);
        for(int i = 0; i < m; i++){
            if(grid[i][0] == 0)
                bfs(i, 0, grid);
            if(grid[i][n-1] == 0)
                bfs(i, n-1, grid);
        }
        //统计封闭岛屿
        int ans = 0;
        for(int i = 0; i < m; i++)
            for(int j = 0; j < n; j++){
                if(grid[i][j] == 0){
                    ans++;
                    bfs(i, j, grid);
            }
        }
        return ans;
};
```

1255. 得分最高的单词集合 (困难)

1. 题目描述

你将会得到一份单词表 words , 一个字母表 letters (可能会有重复字母) , 以及每个字母对应的得分情况表 score 。

请你帮忙计算玩家在单词拼写游戏中所能获得的「最高得分」:能够由「letters」里的字母拼写出的 任意 属于 words 单词子集中,分数最高的单词集合的得分。

单词拼写游戏的规则概述如下:

- 玩家需要用字母表 letters 里的字母来拼写单词表 words 中的单词。
- o 可以只使用字母表 letters 中的部分字母, 但是每个字母最多被使用一次。
- 单词表 words 中每个单词只能计分 (使用) 一次。
- o 根据字母得分情况表 score , 字母 'a' , 'b' , 'c' , ... , 'z' 对应的得分分别为 score[0] , score[1] , ..., score[25] 。
- 本场游戏的「得分」是指:玩家所拼写出的单词集合里包含的所有字母的得分之和。

示例 1:

示例 2:

示例 3:

提示:

```
0 1 <= words.length <= 14
0 1 <= words[i].length <= 15
0 1 <= letters.length <= 100
0 letters[i].length == 1
0 score.length == 26
0 0 <= score[i] <= 10</pre>
```

o words[i] 和 letters[i] 只包含小写的英文字母。

2. 简单实现

回溯剪枝

```
class Solution {
```

```
public:
    int re;//结果答案
    //返回word的得分, 若当前letters不足以构成word, 则返回-1
    int getScore(string& word, vector<int>& cnt, vector<int>& score){
        int ans = 0;
        for(int i = 0; i < word.size(); i++)</pre>
            if(cnt[word[i]-'a'] <= 0)</pre>
                return -1;
            else{
                cnt[word[i]-'a']--;
                ans += score[word[i]-'a'];
            }
        return ans;
    }
    void search(vector<string>& words, int idx, vector<int>& cnt,
                vector<int>& score, int temp_score){
        if(idx == words.size()){
            if(temp_score > re)
                re = temp_score;
        }
        else{
            search(words, idx+1, cnt, score, temp_score);//不组成word[idx]
            vector<int> back = cnt;
            int s = getScore(words[idx], cnt, score);
            if(s > 0)//可以组成word[idx]
                search(words, idx+1, cnt, score, temp_score+s);
            cnt = back;
        }
    int maxScoreWords(vector<string>& words, vector<char>& letters, vector<int>&
score) {
        vector<int> cnt = vector<int>(26, 0);//记录letters中每个字母的个数
        for(int i = 0; i < letters.size(); i++)</pre>
            cnt[letters[i]-'a']++;
        re = 0;
        search(words, 0, cnt, score, 0);
        return re;
    }
};
```