```
1 /*
   在二维数组grid中,grid[i][j]代表位于某处的建筑物的高度。 我们被允许增加任何数量(不同建
   筑物的数量可能不同)的建筑物的高度。 高度 0 也被认为是建筑物。
   最后,从新数组的所有四个方向(即顶部,底部,左侧和右侧)观看的"天际线"必须与原始数组的天际
   线相同。 城市的天际线是从远处观看时,由所有建筑物形成的矩形的外部轮廓。 请看下面的例子。
   建筑物高度可以增加的最大总和是多少?
5
   例子:
   输入: grid = [[3,0,8,4],[2,4,5,7],[9,2,6,3],[0,3,1,0]]
6
7
   输出: 35
8
   解释:
9
   The grid is:
   [[3, 0, 8, 4],
10
    [2, 4, 5, 7],
11
12
    [9, 2, 6, 3],
13
    [0, 3, 1, 0]]
14
   从数组竖直方向(即顶部,底部)看"天际线"是:[9,4,8,7]
15
16
   从水平水平方向(即左侧,右侧)看"天际线"是:[8,7,9,3]
17
18
   在不影响天际线的情况下对建筑物进行增高后,新数组如下:
   gridNew = [[8, 4, 8, 7],
19
20
             [7, 4, 7, 7],
21
             [9, 4, 8, 7],
22
             [3, 3, 3, 3]]
23
   说明:
24
25
      1 < grid.length = grid[0].length <= 50.
26
       grid[i][j] 的高度范围是: [0, 100]。
27
      一座建筑物占据一个qrid[i][j]: 换言之,它们是 1 \times 1 \times qrid[i][j] 的长方体。
28
29
   来源: 力扣(LeetCode)
   链接: https://leetcode-cn.com/problems/max-increase-to-keep-city-skyline
30
   著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。
31
   */
32
```

## 分析:

• 分析题意,遍历每一个元素,求出该个元素与(该元素所在行的最大值和所在列的最大值)之间的较小值的差值累加起来即可.

## 方法一:C\_常规方法

```
int maxIncreaseKeepingSkyline( int**
                                            grid
2
                                            gridSize
                                    int
3
                                    int*
                                            gridColSize
4
                                 )
5
    {
6
        int
                i
                                0;
7
        int
                                0;
               j
8
        int
               ret_val
                                0;
9
        int*
                rows_max
                               (int*)malloc(gridSize*sizeof(int));
                           =
10
        int*
                cols_max
                          = (int*)malloc((*gridColSize)*sizeof(int));
```

```
11
12
        /* 求出行最大值 */
13
        for(i = 0 ; i < gridSize ; i++)
14
15
16
            rows_max[i] = grid[i][0];
17
            for(j = 1; j < *gridColSize ; j++)
18
19
                if(grid[i][j] > rows_max[i])
20
21
                   rows_max[i] = grid[i][j];
22
                }
23
            }
24
        }
25
        /* 求出列最大值 */
26
27
        for(i = 0 ; i < *gridColSize ; i++)</pre>
28
29
            cols_max[i] = grid[0][i];
30
            for(j = 1 ; j < gridSize ; j++)
31
32
                if(grid[j][i] > cols_max[i])
33
34
                   cols_max[i] = grid[j][i];
35
                }
36
            }
37
        }
38
39
        for(i = 0 ; i < gridSize ; i++) /* 遍历行*/
40
        {
            for(j = 0 ; j < *gridColSize ; j++) /* 遍历列*/
41
42
            {
43
                //ret_val += __min(rows_max[i],cols_max[j]) - grid[i][j];
44
                ret_val += (rows_max[i]>cols_max[j] ? cols_max[j] :
    rows_max[i]) - grid[i][j];
45
            }
46
        }
47
        free(rows_max);
48
49
        free(cols_max);
50
51
       return ret_val;
52
    }
53
54
55
    执行结果:
56
    通过
57
    显示详情
   执行用时 :12 ms, 在所有 C 提交中击败了88.89% 的用户
58
   内存消耗:7.4 MB, 在所有 C 提交中击败了100.00%的用户
59
60
```