题目描述

给一个二维数组nums,对于每一个元素nums[i],找出距离最近的且值相等的元素,输出横纵坐标差值的绝对值 之和, 如果没有等值元素, 则输出-1。

输入描述

输入第一行为二维数组的行 输入第二行为二维数组的列 输入的数字以空格隔开。

输出描述

数组形式返回所有坐标值。

用例

输入	3 5 0 3 5 4 2 2 5 7 8 3 2 5 4 2 4
输出	[[-1, 4, 2, 3, 3], [1, 1, -1, -1, 4], [1, 1, 2, 3, 2]]
说明	无

题目解析

我的解题思路如下:

首先遍历输入的矩阵、将相同数字的位置整理到一起。

然后再遍历一次输入的矩阵,找到和遍历元素相同的其他数字(通过上一步统计结果快速找到),求距离,并保

上面逻辑的算法复杂度^Q为O(n*m*k),其中n是输入矩阵行,m是输入矩阵列,k是每组相同数字的个数,可能会达 到O(N^3)的时间复杂度。

有一个优化点就是,遍历元素A找其他相同数字B时计算的距离可以缓存,这样的话,当遍历元素B时找其他相同 数字A时,就可以从缓存中读取已经计算好的距离了,而不是重新计算。但是这样会浪费较多空间。

实际机试时,可以看用例数量级来决定是否要做上面这个优化。如果数量级很小,则无需上面优化。如果数量级 较大,则有优化的必要。

JavaScript算法源码

Java算法源码

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.HashMap;
import java.util.HashMap;
import java.util.Scanner;

public class Main {
  public static void main(String[] args) {
    Scanner sc = new Scanner(System.in);

  int n = sc.nextInt();
  int m = sc.nextInt();

  int[][] matrix = new int[n][m];
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    matrix[i][j] = sc.nextInt();
  }

  System.out.println(getResult(matrix, n, m));
  }

  System.out.println(getResult(int[][] matrix, int n, int m) {
    HashMap<Integer, ArrayList<Integer[]>> nums = new HashMap⇔();

  // 统计输入矩阵中,相同数字的位置
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    for (int j = 0; j < m; j++) {
        Integer num = matrix[i][j];
        Integer[] arr = {i, j};
        Integer[] arr = {i
```

```
// 抵計級及提年,相關數字的位置

for (int j = 0; i < n; i++) {

  for (int j = 0; j < m; j++) {

    Integer num = matrix(i][j];

    Integer[] arr = {i, j};

    nums.putIfAbsent(num, new ArrayList<>());

    nums.get(num).add(arr);
             int minDis = Integer.MAX_VALUE;
for (Integer[] pos : nums.get(num)) {
  int i1 = pos[0];
  int j1 = pos[1];
```

Python算法源码