题目描述

给定一个二维整数矩阵,要在这个矩阵中选出一个子矩阵,使得这个子矩阵内所有的<mark>数字和</mark>尽量大,我们把这个子矩阵称为<mark>和最大</mark>子矩阵,子矩阵的选取原则是原矩阵中一块相互连续的矩形区域。

输入描述

输入的第一行包含2个整数n, $m(1 \le n, m \le 10)$,表示一个n行m列的矩阵,下面有n行,每行有m个整数,同一行中,每2个数字之间有1个空格,最后一个数字后面没有空格,所有的数字的在[-1000, 1000]之间。

输出描述

输出一行一个数字,表示选出的和最大子矩阵内所有的数字和。

用例

题目分析

这道题首先要考虑处理输入处理的问题,真的讨厌这种牛客式的编程模式,需要自己组装程序入参,还要处理多行输入,直接给个二维数组入参不行吗……真的无语了,Leetcode就做的挺好的。

唉,抱怨归抱怨,下面是根据多行输入的信息,生成martrix二维数组的逻辑

```
19
20
     if (lines.length - 1 === n) {
       lines.shift();
       let matrix = [];
       lines.forEach((line) => {
        matrix.push(
28
30
             .map((ele) => parseInt(ele))
             .slice(0, m)
       maxSubMatrixSum(matrix);
40
       lines.length = 0;
42
   function maxSubMatrixSum(matrix) {
     console.log(JSON.stringify(matrix));
```

然后我们再来思考算法程序的编写。

看到这个题目标题,我很容易就联想到了最大子数组和,区别在于最大子数组和是一维的,而最大子矩阵和是二维的。

那么是不是有可能将最大子矩阵和的求解转成一维的呢?

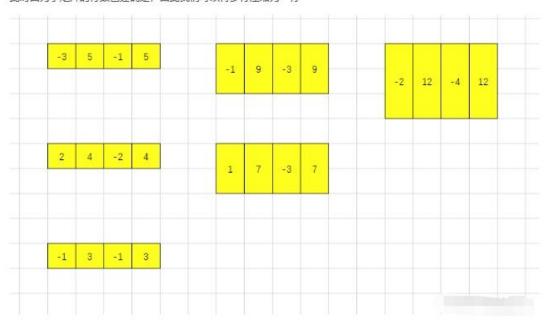
下面是子矩阵可能存在的区域,即一行子矩阵,两行子矩阵,三行子矩阵

-3	5	-1	5	-3	5	-1	5		-3	5	-1	5
2	4	-2	4	2	4	-2	4	T	2	4	-2	4
-1	3	-1	3	-1	3	-1	3		-1	3	-1	3
-3	5	-1	5	-3	5	-1	5					
2	4	-2	4	2	4	-2	4					
-1	3	-1	3	-1	3	-1	3					
-3	5	-1	5									
2	4	-2	4									
-1	3	-1	3									

进一步简化,可得下图,即对求解下面每个区域的最大子矩阵

-3	5	-1	5		-3	5	-1	5		-3	5	-1	5
					2	4	-2	4		2	4	-2	4
										-1	3	-1	3
2	4	-2	4		2	4	-2	4					
					-1	3	-1	3					
-1	3	-1	3										
				4									

此时因为子矩阵的行数已经确定,因此我们可以将多行压缩为一行



此时对于最大子矩阵和的求解,就变为了最大子数组和的求解。

而最大子数组和的求解的状态转移方程我们已经在前一小结总结出来了:

 $dp[i] = max(dp[i-1], 0) + nums[i]_o$

还有一个难点就是二维数组压缩为一维数组的问题,解决思路如下,获取二维数组的行数rows、列数cols,创建一个长度为cols的一维数组,然后将二维数组双重for循环,外层遍历cols,内层遍历rows,这样每次循环就可以得到二维数组一个列上的所有元素,然后求和存入一维数组中,实现如下

```
function matrixZip(matrix) {
    let cols = matrix[0].length;
    let rows = matrix.length;
    let zip = new Array(cols).fill(0);

for (let c = 0; c < cols; c++) {
    for (let r = 0; r < rows; r++) {
        zip[c] += matrix[r][c];
    }
}
return zip;
}</pre>
```

JavaScript算法源码

```
const readline = require("readline");
   const rl = readline.createInterface({
4
5 input: process.stdin,
   output: process.stdout,
   });
9 let lines = [];
10 let n, m;
11 rl.on("line", (line) => {
    lines.push(line);
14
     if (lines.length === 1) {
      [n, m] = lines[0].split(" ").map((ele) => parseInt(ele));
19
      if (lines.length - 1 === n) {
22
       lines.shift();
       let matrix = [];
       lines.forEach((line) => {
        matrix.push(
30
            .map((ele) => parseInt(ele))
```

```
function maxSubArraySum(nums) {
      let dp = new Array(nums.length);
      let result = (dp[0] = nums[0]);
60
     for (let i = 1; i < nums.length; i++) {
       dp[i] = Math.max(dp[i - 1], 0) + nums[i];
       result = Math.max(result, dp[i]);
     return result;
68
   function matrixZip(matrix) {
      let cols = matrix[0].length;
      let rows = matrix.length;
     let zip = new Array(cols).fill(0);
      for (let c = 0; c < cols; c++) {
        for (let r = 0; r < rows; r++) {
          zip[c] += matrix[r][c];
```

Java算法源码

Python算法源码

```
n, m = map(int, input().split())
   matrix = [list(map(int, input().split())) for i in range(n)]
   def maxSubArraySum(nums):
       dp = [0 for i in range(len(nums))]
       res = dp[0] = nums[0]
       for i in range(1, len(nums)):
           dp[i] = max(dp[i - 1], 0) + nums[i]
           res = max(res, dp[i])
17
   def matrixZip(matrix):
20
       cols = len(matrix[0])
       rows = len(matrix)
       zip = [0 for i in range(cols)]
       for c in range(cols):
           for r in range(rows):
               zip[c] += matrix[r][c]
       return zip
```