# 逻辑航线信息学奥赛系列教程

## 1282: 最大子矩阵

# 题目描述

已知矩阵的大小定义为矩阵中所有元素的和。给定一个矩阵,你的任务是找到最大的非空(大小至少是 $1 \times 1$ )子矩阵。

比如,如下4 × 4的矩阵

-4 1 -4 1

-1 8 0 -2

的最大子矩阵是

9 2

-4 1

-18

这个子矩阵的大小是15。

# 输入

输入是一个N×N的矩阵。输入的第一行给出N(0<N≤100)。再后面的若干行中,依次(首先从左到右给出第一行的N个整数,再从左到右给出第二行的N个整数……)给出矩阵中的N2个整数,整数之间由空白字符分隔(空格或者空行)。已知矩阵中整数的范围都在[-127,127]。

# 输出

输出最大子矩阵的大小。

#### 输入样例

## 输出样例

15

## 解析

求子矩阵的最大和没有什么好的办法,只能枚举各种组合的结果,直至比较出最大值。在算法上,我们所能做的就是减少计算量,比较示意如下。

原数组

原数组

原数组

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

原数组

原数组

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

遇到数组和的问题,我们首先要想到的就是前缀和,它能够大大的简化我们的计算。

对于最大子矩阵, 我们的计算过程是这样:

1、从第一行开始,依次计算每一列的前缀和。行数依次后移,如下图所示:

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

第一行各列的前缀和就是他本身

0	-2	-7	0
9	0	-13	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

计算前两行各列的前缀和

0	-2	-7	0
9	0	-13	2
5	1	-17	3
-1	8	0	-2

计算前三行各列的前缀和

0	-2	-7	0
9	0	-13	2
5	1	-17	3
4	9	-17	1

计算前四行各列的前缀和

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

计算以第二行为起始行的各列的前缀和

0	-2	-7	0
9	2	-6	2
5	3	-10	3
-1	8	0	-2

计算第二、三行的各列的前缀和

以此类推, 直到计算到最后一行。

2、计算矩阵的最大值,每当我们计算完几个列的前缀和时,我们就可以把这些列加起来,求整个矩阵的最大值,当然,这个列数也是从左往右依次进行移动的,如下所示:

0	-2	-9	-9
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

当前起始列为1,最大值为0

0	-2	-9	-9
9	2	-6	2
-4	1	-4	1
-1	8	0 .	-2

当前起始列为2,最大值为-2

	0	V-2	-7	-7
	9	2	-6	2
4	-4	(1)	-4	1
	-1/	8	0	-2

当前起始列为3,最大值为-7

L	Y/A			
	0	-2	-7	0
ı	9	2	-6	2
	-4	1	-4	1
ı	-1	8	0	-2

当前起始列为4,最大值为0

接下来, 我们求前两行的矩阵最大值:

0	-2	-7	0
9	9	-4	-2
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

直接累加本行数据即可,很明显最大值为9

0	-2	-7	0				
9	0	-13	-11				
-4	1	-4	1				
-1	8	0	-2				
. 100.							

当前起始列为2,最大值为0

0	-2	-7	0
9	0	-13	-11
-4	1	-4	1
-1	8	0	-2

当前起始列为3,最大值为-11

1	////			
	0	-2	-7	0
	9	0	-13	2
	-4	1	-4	1
	-1	8	0	-2

当前起始列为4,最大值为2

以此类推,直至遍历到最后一个格子。我们在遍历过程中不断的与全局最大值作比较,即可求出答案。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 101;
int a[N][N]; //原始数组
int dp[N]; //当前矩阵的最大值
int f[N]; //列前缀和
int n;
//全局最大值,注意此处必须定义极小值,因为子矩阵和可能为负数
int mx = -INT MAX;
//求出最大子矩阵
void solve() {
   //每次计算都要清理
  memset(dp, 0, sizeof(dp));
   //开始遍历每一列,将其想加
   for (int i = 1; i <= n; i++) {
       //计算当前列的最大值
      dp[i] = max(f[i], dp[i - 1] + f[i]);
      //用当前列的最大值和全局最大值作比较
     mx = max(mx, dp[i]);
int main() {
   //读入数据
   scanf("%d", &n);
   for (int i = 1; i \le n; i++) {
       for (int j = 1; j \le n; j++) {
         scanf("%d", &a[i][j]);
   //开始遍历起始行数
   for (int i = 1; i \le n; i++) {
       //注意,每次重新计算前缀和时都要进行清理
     memset(f, 0, sizeof(f));
       //遍历第i行至最后一行
      for (int j = i; j <= n; j++) {
          //计算每一列的前缀和
         for (int k = 1; k \le n; k++) {
             f[k] += a[j][k];
          //开始计算矩阵的最大值
         solve();
   printf("%d\n", mx);
   return 0;
```

逻辑航线培优教育,信息学奥赛培训专家。 扫码添加作者获取更多内容。



				rantial
	数纟	且和		
0	-2	-7	0	
9	0	-13	2	
5	1	-17	3	
4	9	-17	1	

原数组

		5 4		_	) 1 )	-1 -1 -1	7	3
	+185							
With Molling			,	原数	) 数组			
. Kn.	0		#		#		0	
	9 #		1		#		1	9
	#		8		0	. (	#	

		S				
5	0		#	#	0	
9	9		2	#	2	
	#		1	#	1	
	#		8	0	#	