

# AcWing-3326：最大硬币数

## 题目描述

Mike 有一个  
 $N$  行  
 $N$  列的方格矩阵。

位于第  
 $i$  行第  
 $j$  列的方格的位置坐标表示为  
 $(i, j)$ 。

矩阵左上角方格的坐标即为  $(1, 1)$ 。

每个方格中都包含一定数量的硬币，Mike 只有到达一个方格内时，方可收集方格中的硬币。

$C_{i,j}$  表示第  $i$  行第  $j$  列的方格中的硬币数量。

当 Mike 处于方格  
 $(i, j)$  时，他可以选择移动至方格  
 $(i - 1, j - 1)$  或方格  
 $(i + 1, j + 1)$  中，前提是所选择的方格位于矩阵边界内，且之前没有到达过。

Mike 可以选择从任意方格开始移动，也可以选择移动到任意方格时结束移动。

Mike 希望尽可能多的收集硬币。

请帮助他确定他可以收集的最大硬币数量。

**输入格式**

第一行包含整数  
 $T$ ，表示共有  
 $T$  组测试数据。

每组数据第一行包含整数  $N$ 。

接下来  
 $N$  行，每行包含  
 $N$  个整数，其中第  
 $i$  行第  
 $j$  列的整数表示  
 $C_{i,j}$ 。

**输出格式**

每组数据输出一个结果，每个结果占一行。

结果表示为 **Case #x: y**，其中  
 $x$  为组别编号（从  
1 开始），  
 $y$  为可以收集的最大硬币数量。

**数据范围**

60% 的数据满足， $1 \leq T \leq 100$ ， $1 \leq N \leq 100$ 。  
另外 40% 的数据满足， $1 \leq T \leq 10$ ， $1 \leq N \leq 1000$ 。  
100% 的数据满足， $0 \leq C_{i,j} \leq 10^7$ 。

时/空限制：	5s / 256MB
总通过数：	876
总尝试数：	1720
来源：	Google Kickstart2020 Round G Problem B
算法标签	▼

## 输入样例：

```
2
3
1 2 5
3 6 1
12 2 7
5
0 0 0 0 0
1 1 1 1 0
2 2 2 8 0
1 1 1 0 0
0 0 0 0 0
```

## 输出样例：

```
Case #1: 14
Case #2: 9
```

## 样例解释

对于测试数据 1，Mike 可以选择的行进路径为 (1,1)→(2,2)→(3,3)，可收集到的最大硬币数量为 14。

对于测试数据 2，Mike 可以选择的行进路径为 (2,3)→(3,4)，可收集到的最大硬币数量为 9。

## 算法求解

题意可以理解为，求最长的“斜边和”，且这个斜边是从左上角到右下角的。

这个“求和”的过程可以在数据输入时进行。每一条从左上到右下角的斜边都有特征——其斜边上每一个点 `row-column` 值相等。那么可以通过这个行列位置的差值作为和数组的下标，由于会产生负下标，可以选择使用 `map` 或所有差值都加上总行/列值来解决（以下代码采用后者）。

Code：

```
//
//  main.cpp
//  3326-最大硬币数
//
//  Created by MacBook Pro on 2023/8/12.
//

#include <iostream>
#include <cmath>
using namespace std;

int main() {
```

```

int T;
scanf("%d",&T);
for(int cases=1;cases<=T;cases++){
    long long int nums[3000]={0};
    int N;
    scanf("%d",&N);
    for(int i=1;i<=N;i++){
        for(int j=1;j<=N;j++){
            int x; scanf("%d",&x);
            nums[i-j+N]+=x;

        }
    }
    long long int ans = 0;
    for(int i=1;i<=2*N-1;i++){
        ans = max(ans,(long long)(nums[i]));
    }
    printf("Case #%d: %lld\n",cases,ans);
}
return 0;
}

```

需要注意的是，和数组和结果都应该用 `long long int` 表示。