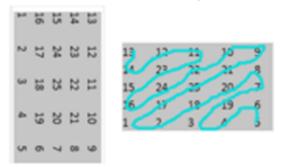
1. 给出策略打印旋转矩阵。

```
13 12 11 10 9
14 23 22 21 8
15 24 25 20 7
16 17 18 19 6
1 2 3 4 5
```

附加:类似的,同学们还可以思考如何实现顺时针旋转矩阵90°?以及如何实现"之"字形打印矩阵(从左上角沿次对角线方向打印到右下角)?



方法一:按顺序遍历,即先从某个位置向右遍历,到达边沿之后向上遍历,继而向左向下......直至 所有元素都被遍历完全。因此需要有一个与矩阵同等大小的矩阵记录每个元素是否被访问。

```
// 打印旋转矩阵
#include <iostream>
using namespace std;
#define N 5
int arr[N][N] = {
   {13,12,11,10,9},
   {14,23,22,21,8},
   {15,24,25,20,7},
   {16,17,18,19,6},
   {1, 2, 3, 4, 5}
};
// 初始化数组全部为0
int visited[N][N] = {0};
//标记行进方向: 右上左下
int direction[4]={0,1,2,3};
int main(){
   int k = 0;//用于记录"碰壁"次数
   // 从左下角开始逆时针打印
   // 从哪里开始取决于最小元素位置,这里以左下角为例
   int i = N-1, j = 0;
   while(k < 4){
      // 打印当前位置
       cout << arr[i][j] << " ";</pre>
       // 标记当前位置已经访问
       visited[i][j] = 1;
       // 根据方向数组的值,判断下一步的位置
       switch(direction[k]%4){
          case 0://右
              // 如果下一步的位置已经访问过或过界,那么就改变方向
              if(visited[i][j+1] != 0 || j+1 >= N){
                  k++;
```

```
i--;
               }
               else{ //未访问过或未过界,那么就继续前进
                   j++;
               }
               break;
           case 1://上
               if(visited[i-1][j] != 0 || i-1 < 0){}
                   j--;
               }
               else{
                   i--;
               }
               break;
           case 2://左
               if(visited[i][j-1] != 0 || j-1 < 0){}
                   k++;
                   i++;
               }
               else{
                   j--;
               }
               break;
           case 3://下
               if(visited[i+1][j] != 0 || i+1 >= N){
                   k++;
                   j++;
               }
               else{
                   i++;
               }
               break;
       }
   return 0;
}
```

• 方法二:每次遍历一行或一列,将遍历完毕的元素剔除,即重新定义边界,直至四个边界中两边界重合,若不重合,则更换方向重新遍历一行或一列。

```
// 从左下角开始打印
    int i = N-1, j = 0;
    while(1){
        // 从底部由左向右打印
        while(j<right){</pre>
            cout << arr[i][j] << " ";</pre>
            j++;
        }
        bottom--;
        i--;
        j--;
        if(!wheatherCircle(left, right, top, bottom)) break;
        // 在右边由下向上打印
        while(i>top){
            cout << arr[i][j] << " ";</pre>
            i--;
        }
        right--;
        j--;
        i++;
        if(!wheatherCircle(left, right, top, bottom)) break;
        // 在上面由右向左打印
        while(j>left){
            cout << arr[i][j] << " ";</pre>
            j--;
        }
        top++;
        i++;
        j++;
        if(!WheatherCircle(left, right, top, bottom)) break;
        // 在左边由上向下打印
        while(i<bottom){</pre>
            cout << arr[i][j] << " ";</pre>
            i++;
        }
        left++;
        j++;
        i--;
        if(!WheatherCircle(left, right, top, bottom)) break;
    }
    return 0;
}
int WheatherCircle(int left, int right, int top, int bottom){
    if(left == right || top == bottom) return 0;
    else return 1;
}
```

- 2. 给出策略返回一个m*n矩阵中从【1,1】到【m,n】的和最小的一条路径。
- 方法一: 最容易想到的就是动态规划, dp[i][j]表示从(0,0)到(i,j)的最小距离和, 对于矩阵中的每个元素, 到达该元素要么其左侧元素向右移动, 要么其上方元素下移, 那么状态转移方程为

$$dp[i][j] = min(dp[i-1][j], dp[i][j-1]) + arr[i][j]$$

对于这个状态转移方程我们可以确定矩阵边缘的元素值:

$$dp[0][j] = dp[0][j-1] + arr[0][j]$$

 $dp[i][0] = dp[i-1][0] + arr[i][0]$

```
int dpMin(int** arr, int m,int n){
    // 先创建同尺寸的dp数组
   int** dp = new int*[m];
    for(int i=0;i<m;i++){</pre>
        dp[i]=new int[n];
    }
    // 初始化dp数组
    dp[0][0]=arr[0][0];
    for(int i=1;i<m;i++){</pre>
        dp[i][0]=dp[i-1][0]+arr[i][0];
    for(int j=1; j< n; j++){
        dp[0][j]=dp[0][j-1]+arr[0][j];
    }
    // 递推
    for(int i=1;i<m;i++){</pre>
        for(int j=1;j<n;j++){</pre>
            dp[i][j]=min(dp[i-1][j],dp[i][j-1])+arr[i][j];
        }
    }
    // 打印dp数组
    for(int i=0;i<m;i++){
        for(int j=0;j<n;j++){
            cout<<dp[i][j]<<"\t";</pre>
        }
        cout<<endl;</pre>
    }
    */
    // 返回结果
    return dp[m-1][n-1];
}
```

• 方法二:使用递归的方式,计算从[x][y]到[m][n]的最小路径即是计算 min{[x+1][y], [x][y+1]} 最小路径。

代码如下:

```
int minPathSum(int** arr, int m,int n,int i,int j){
    // 打印下标
    // cout<<"["<<i<<","<<j<<"]"<<"->";
    // 递归出口
    if(i==m-1&&j==n-1){
```

```
return arr[i][j];

}

// 递归

if(i==m-1){
    return arr[i][j]+minPathSum(arr,m,n,i,j+1);
}

if(j==n-1){
    return arr[i][j]+minPathSum(arr,m,n,i+1,j);
}

int right = minPathSum(arr,m,n,i,j+1);
int down = minPathSum(arr,m,n,i+1,j);
return arr[i][j]+min(minPathSum(arr,m,n,i+1,j),minPathSum(arr,m,n,i,j+1));
}
```