

**백준 1981번 - 배열에서 이동**[문제](#)[입력](#)[출력](#)[예제 입력1](#)[예제 출력1](#)[출처](#)[알고리즘 분류](#)[접근 방법](#)[소스코드](#)

## 백준 1981번 - 배열에서 이동

시간제한	메모리 제한	제출	정답	맞은 사람	정답 비율
1초	256MB	6205	1564	1029	23.819%

### 문제

$n \times n$ 짜리의 배열이 하나 있다. 이 배열의  $(1, 1)$ 에서  $(n, n)$ 까지 이동하려고 한다. 이동할 때는 상, 하, 좌, 우의 네 인접한 칸으로만 이동할 수 있다.

이와 같이 이동하다 보면, 배열에서 몇 개의 수를 거쳐서 이동하게 된다. 이동하기 위해 거쳐 간 수들 중 최대값과 최소값의 차이가 가장 작아지는 경우를 구하는 프로그램을 작성하시오.

### 입력

첫째 줄에  $n$  ( $2 \leq n \leq 100$ )이 주어진다. 다음  $n$ 개의 줄에는 배열이 주어진다. 배열의 각 수는 0보다 크거나 같고, 200보다 작거나 같은 정수이다.

### 출력

첫째 줄에 (최대 - 최소)가 가장 작아질 때의 그 값을 출력한다.

### 예제 입력1

```
1 5
2 1 1 3 6 8
3 1 2 2 5 5
4 4 4 0 3 3
5 8 0 2 3 4
6 4 3 0 2 1
```

## 예제 출력1

1 | 2

## 출처

[출처](#)

## 알고리즘 분류

- 그래프 이론
- 그래프 탐색
- 이분 탐색
- 너비 우선 탐색

## 접근 방법

단순하게 backtracking으로  $(1, 1) \rightarrow (n, n)$  까지의 모든 경로를 구한 다음 최적해를 찾는 방식은 시간 초과를 받을 것이 당연하다. ( $O(2^{N^2})$ )

최대값과 최소값의 범위가 그렇게 크지 않으므로, 임의의 최댓값( $mx$ )과 최솟값( $mn$ )을 잡은 다음

$mn \leq block \leq mx$  사이의 block들만 뺏으면서  $(n, n)$  까지 도달할 수 있는지에 대하여 생각해보자.

그렇다면, 최대  $200 * 200$  번 그래프 탐색을 수행하고 한번의 그래프 탐색마다  $O(N^2)$ 의 비용이 든다.

여기서 parametric search를 적용할 수 있다.

$f(k) := (\text{최대} - \text{최소})$  값이  $k$  라고 가정하였을 때,  $(1, 1) \rightarrow (n, n)$  까지 도달 가능한가?

위와 같이 함수를 잡을 경우, 특정  $k$  값을 기준으로 true/false가 이분화된다는 것은 자명하다.

$f(k)$ 가 true일 경우, 더 작은 범위의  $k$ 에 대하여 추가적인 탐색을 수행하는 방식으로 문제를 해결할 수 있다.

## 소스코드

```
1  #define FASTIO cin.tie(0)->sync_with_stdio(false), cout.tie(0)
2  //////////////////////////////////////
3  #include <bits/stdc++.h>
4  using namespace std;
5  int N, board[105][105], ans = 1e9;
6  const int dir[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}};
7  bool check(int mn, int mx){
8      queue<pair<int,int>> Q;
9      if(board[1][1] < mn || board[1][1] > mx)
10         return false;
11     Q.push({1, 1});
12
13     bool visited[105][105] = {false, };
14     while(!Q.empty()){
```

```
15     auto [y, x] = Q.front(); Q.pop();
16     if(y == N && x == N && (mn <= board[y][x] && board[y][x] <= mx))
17         return true;
18     for(int d=0; d<4; d++){
19         int ny = y + dir[d][0], nx = x + dir[d][1];
20         if(ny <= 0 || nx <= 0 || ny > N || nx > N || visited[ny][nx])
21             continue;
22         if(board[ny][nx] < mn || board[ny][nx] > mx)
23             continue;
24
25         visited[ny][nx] = true;
26         Q.push({ny, nx});
27     }
28 }
29 return false;
30 }
31 int main(void){
32     FASTIO;
33     //////////////////////////////////////
34     cin >> N;
35     for(int i=1; i<=N; i++){
36         for(int j=1; j<=N; j++){
37             cin >> board[i][j];
38         }
39     }
40
41     int l = 0, r = 200;
42     while(l <= r){
43         int m = (l + r) / 2;
44         // 1. mx >= mn
45         // 2. m = mx - mn
46         // 2-1) mx := [0, 200], mn := [0, mx]
47         bool isOk = false;
48         for(int mx=0; mx<=200 && !isOk; mx++){
49             int mn = mx - m;
50             // mn 이상 mx 이하의 칸만 밟고 (n, n)에 도달가능한가?
51             isOk = check(mn, mx);
52         }
53         if(isOk){
54             ans = m;
55             r = m - 1;
56         }else{
57             l = m + 1;
58         }
59     }
60     cout << ans ;
61     return 0;
62 }
```

