```
#ad_hoc #dp
```

난이도 - Diamond III

- 벚꽃소녀들의 전략을 생각해 봅시다.
- 자신이 알고 있는 정보를 토대로 가능한 모든 경우의 수를 보았을 때,
 모든 경우에 자신의 모자의 폭탄 존재 여부가 같다면
 벚꽃소녀는 그 라운드에 탈출합니다.
- 그렇지 않다면 벚꽃소녀는 그 라운드에 탈출할 수 없습니다.

- 근본적으로, 어떤 벚꽃소녀가 자신의 모자를 결정하는 데에
 자신의 앞에 있는 소녀들의 모자의 순서 자체는 중요하지 않습니다.
- 자신의 앞에 몇 개의 폭탄 모자가 있는 지만 알면 되는 것이므로,
 상황을 조금 변형해서 생각해 볼 수 있습니다.

- N명의 소녀에게 모자를 씌우는데, 보통 모자의 수와 폭탄 모자의 수를 각각 R개, B개로 맞추어야 합니다.
- 줄 선 순서대로 모자를 씌운다고 생각해봅시다.
 모자를 씌울 때마다 씌운 모자 중 폭탄 모자의 개수가 1 늘거나,
 보통 모자의 개수가 1 늘게 됩니다.
- 마치 격자에서의 이동 같기도 합니다.

- 실제로 문제를 격자의 형태로 모델링할 수 있습니다!
- d[R][B] = R+B개의 모자를 씌울 때, R개의 보통 모자와 B개의 폭탄 모자를 씌우는 경우가 현 시점에서 모두에게 주어진 정보와 모순되는가? 로 잡아봅시다.

- 벚꽃소녀 중 한 명에게 빙의?해 봅시다.
- 만약 내 앞에 r개의 보통 모자와 b개의 폭탄 모자가 있다면,
 내 모자가 무엇이냐에 따라 내 다음 벚꽃소녀는
 r+1개의 보통 모자와 b개의 폭탄 모자,
 또는 r개의 보통 모자와 b+1개의 폭탄 모자를 가지게 될 것입니다.

- 즉 만약 d[r+1][b] = 1이라면 (r+1개/b개의 모자가 모순된다면) 내 모자는 반드시 폭탄 모자입니다. 그 반대도 마찬가지입니다.
- 이는 장애물이 있는 격자 상에서 오른쪽 또는 위쪽으로만 이동해 (0, 0)에서 (R, B)로 이동하는 경로를 찾는 방법과 비슷합니다.

- 처음 상태에는 격자의 테두리에만 장애물이 있다고 생각합시다.
 이는 내 앞에 모든 폭탄 모자가 있거나, 모든 보통 모자가 있는 경우 자신의 모자가 무엇인지 알 수 있기 때문입니다.
- 각 라운드가 끝날 때마다 모든 벚꽃소녀들에게
 다른 벚꽃소녀들이 자신의 모자를 알아냈는지가 공유됩니다.

 이는 모두에게 공유된 정보이므로, 이 정보로 인해 격자에 새로운 장애물이 생길 수 있습니다.

어떤 벚꽃소녀가 모자가 무엇인지 알아냈다는 정보는
 그 벚꽃소녀가 이번 라운드에 모자를 알아낼 수 없는 경우는
 모두 배제해 주어도 된다는 의미입니다.

- 현재 격자 상의 (x, y)에 위치해 있고,
 x+y+1번째 소녀가 모자를 알아냈다고 합시다.
 이는 x개의 보통 모자와 y개의 폭탄 모자를 씌웠음을 의미합니다.
- x+y+1번째 벚꽃소녀가 자신의 모자를 특정하려면 (x, y+1)이나 (x+1, y) 중 하나에만 장애물이 있어야 합니다.
- 반대로 양쪽 모두 장애물이 없거나, 양쪽 모두 장애물이 있다면
 경로를 결정할 수 없거나 갈 수 있는 경로가 존재하지 않게 됩니다.

 즉 양쪽 모두 장애물이 없고 x+y+1번째 소녀가 모자를 결정한 경우, 한쪽에 장애물이 있음에도 x+y+1번째 소녀가 모자를 결정하지 못한 경우에 해당하는 모든 칸에 장애물을 배치해 주어야 합니다.

• 장애물을 배치할 때 그 칸을 거쳐 (R, B)에 도달하는 경로가 존재하지 않는 경우 역시 장애물을 배치햐 주어야 함에 유의해 주세요.

 이를 매 라운드마다 반복하면, 폭탄소녀들이 더이상 자신의 모자를 결정할 수 없는 상태가 될 때까지 매 라운드마다 최소 1명의 소녀가 자신의 모자를 맞히고 탈출할 수 있습니다.

 따라서 진행되는 라운드의 수는 최대 N라운드이고,
 각 라운드마다 O(N²)에 모자 맞히기 및 장애물 배치가 가능하므로 테스트 케이스당 O(N³)에 문제를 해결할 수 있습니다.