

Subtask 1

Có thể thấy chúng ta sẽ thử với mọi trường hợp trên lịch của hai ô bất kỳ kề nhau rồi viết hàm kiểm tra xem với độ chênh lệch như vậy thì có thể nào đi được đến ô (N, N) . Việc đi như nào không quan trọng trong trường hợp bài này chỉ cần đi được là được.

Độ phức tạp: $O(V \times C)$ trong đó V là giá trị chênh lệch tối đa của hai ô kề nhau bất kỳ, và C là độ phức tạp riêng của hàm kiểm tra là $N \times N$.

Subtask 2

Với N tối đa là 500 việc kiểm tra tuần tự V là không thể trong 1 giây nên chúng ta sẽ thử tìm cách khác để tìm kiếm nhanh hơn kết quả.

Chính là tìm kiếm nhị phân kết quả giá trị của V .

Nếu V hiện tại thỏa mãn đi được dễ thấy là chắc chắn các giá trị V lớn hơn cũng đi được.

Vậy độ phức tạp giảm còn: $O(\log(V) \times C)$ trong đó V là giá trị chênh lệch tối đa của hai ô kề nhau bất kỳ, và C là độ phức tạp riêng của hàm kiểm tra là $N \times N$.

[Solution mẫu](#)