Phương pháp: bfs, chặt nhị phân

Giả sử đường đi từ $(1,1) \rightarrow (n,n)$ sẽ đi qua đỉnh có độ cao lớn nhất là hmax và đỉnh có độ cao nhỏ nhất là hmin, ta cần tìm min(hmax-hmin). Cách làm đơn giản nhất là ta duyệt giá trị hmin, hmax, với mỗi cặp hmax, hmin ta kiểm tra từ (1,1) đi đến (n,n) hay không thông qua các đỉnh có độ cao từ [hmin..hmax], trong tất cả kết quả từ (1,1) đi đến được (n,n) ta lấy ra kết quả hmax-hmin nhỏ nhất. Tuy nhiên để có thể chạy được trong thời gian cho phép, ta cần cải tiến lại thuật toán: với mỗi hmin đang xét, thay vì duyệt tiếp hmax, ta sẽ chặt nhị phân tìm hmax nhỏ nhất mà (1,1) đến được (n,n). Còn quá trình đi từ $(1,1) \rightarrow (n,n)$ ta sử dụng bfs để kiểm tra.

Độ phức tạp thuật toán: n²hlog(h) (h là độ cao lớn nhất)

Tham khảo lời giải các bài khác hoặc thảo luân ngay tại đây: https://icnhoukdsiih.blogspot.com/