**ĐÁP ÁN TIN HỌC**

1. POSTER

- Ta chỉ quan tâm đến độ cao của các toà nhà

- Cho vòng for chạy từ 1 đến n để xét xem tại 1 vị trí có cần thiết đặt thêm 1 poster nữa hay không, nếu cần thiết thì res:= res+1

- Xây dựng 2 mảng L1[1..maxn] và L2[1..maxn] với ý nghĩa:

 + L1[i] là chỉ số của ngôi nhà gần nhất trước nhà i và có chiều cao< chiều cao của nhà i, nếu không có thì L1[i]=0

 + L2[i] là chỉ số của ngôi nhà gần nhất trước nhà i và có chiều cao<= chiều cao của nhà i, nếu không có thì L2[i]=0

- Tại vị trí i, nếu L1[i]< L2[i] thì giữ nguyên RES ngược lại thì inc(RES)

Kết quả là RES.

2. LRGAME:

Thay vì lấy từ trái sang phải thì lấy ngược lại từ phải sang

QHĐ: F[l,r,tt1,tt2]: đặt ở bên trái l số, bên phải r số,

l số đầu so sánh với l số đầu của số lowerbound = biến tt1,

r số cuối so sánh với r số cuối của số lowerbound= biến tt2

3.CEZAR

Tìm cách tính tất cả các tổng khoảng cách nếu chọn mỗi đỉnh làm gốc. Trước hết chọn đỉnh 1 làm gốc, từ đó tính được các đỉnh con của đỉnh 1, và cứ như thế...

Dùng cấu trúc dặc biệt BIT để lưu trữ trọng số các cạnh rồi sử dụng chặt nhị phân để tính tổng của (N-1-k) cạnh có trọng số nhỏ nhất. ĐPT: O(N. logN.logN)