

Vì đồ thị này có N đỉnh và có $N - 1$ cạnh và mọi đỉnh trên đồ thị đều có đường đi đến nhau nên đây là cây.

LCA để lấy max trên đường đi ngắn nhất.

Gọi $lca(u, v)$ là lấy max trên đường đi ngắn nhất từ u tới v .

Gọi $dp[n]$ với $dp[i]$ là chuỗi các nhiệm vụ có tổng phần thưởng lớn nhất kết thúc tại i .

Từ đó ta có công thức truy hồi:

- $dp[u] = 0$ và $u \neq 1$ thì bỏ qua nhiệm vụ thứ i (vì yêu cầu phải xuất phát từ điểm 1).
- $dp[v] = \max(dp[v], dp[u] + lca(u, v))$.

[Solution mẫu](#)