Sử dụng thuật toán DFS tìm cầu của đồ thị. Ta sử dụng 1 mảng Element[u] đếm số đỉnh con thuộc cây DFS gốc u (tính cả u). Với mọi đỉnh v mà u đến được, nếu v chưa thăm thì tiến hành thăm v, sau đó cộng dồn tất cả Element[v] vào Element[u], nếu u và v tạo thành cầu thì đẩy v vào Stack (tức là cầu có dạng u -> v thì Stack chỉ lưu v). Để ý với mọi cặp đỉnh là cầu thì tất cả các cặp đỉnh còn lại và cả cặp đỉnh đó đều được cộng 1 độ dính kết. Do đó với mỗi đỉnh v lấy từ Stack ra thì tổng độ dính kết được tăng thêm Element[v]\*(n - Element[v]).