



Miles To Chicago

Link submit: <https://www.urionlinejudge.com.br/judge/en/problems/view/1655>

Solution:

C++	http://ideone.com/KFltT5
Java	https://ideone.com/60LJqL
Python	https://ideone.com/rIPORF

Tóm tắt đề:

Bạn được cho danh sách gồm N thành phố và M con đường 2 chiều. Mỗi con đường 2 chiều sẽ nối 2 thành phố u và v với nhau và được quy định một xác suất là c , là xác suất bạn có thể đi qua được đường (u, v) . Bạn hãy tìm xác suất lớn nhất để có thể đi được từ thành phố 1 đến thành phố n .

Input:

Input gồm nhiều test case, test case sẽ kết thúc nếu như số N nhập vào = 0. Các test case được tổ chức như sau:

- Dòng đầu gồm hai số nguyên dương n và m cách nhau bởi một khoảng trắng ($1 \leq n \leq 100, 1 \leq m \leq n * (n - 1) / 2$)
- m dòng sau, dòng thứ i gồm ba số nguyên dương u, v, c với u, v là chỉ số của hai thành phố mà con đường đó nối, c là tỉ lệ phần trăm con đường đó có thể đi qua được.

Output:

Với mỗi test case, bạn xuất ra một số thực được làm tròn 6 chữ số sau phần thập phân là phần trăm xác suất mình có thể đi được từ 1 đến N .

Ví dụ:

5 7 5 2 100 3 5 80 2 3 70 2 1 50 3 4 90 4 1 85 3 1 70 0	61.200000 percent
---	-------------------

Hướng dẫn giải:

Ta sẽ quy các giá trị phần trăm có thể đi được về xác suất. Tức trọng số của cạnh (u, v) từ c thành $c / 100.0$. Như vậy, để tìm được phần trăm xác suất có thể đi qua được từ 1 đến N , ta tính xác suất lớn nhất khi đi từ 1 đến N . Như vậy, ta có thể quy về bài toán tìm TÍCH lớn nhất các trọng số trên đường đi từ đỉnh 1 đến đỉnh N . Để giải bài này, ta sử dụng thuật toán Bellman-Ford với đoạn tối ưu như sau:

- Gọi $\text{prob}[i]$ là xác suất lớn nhất để đi từ đỉnh 1 đến đỉnh i .
- Ta gán $\text{prob}[1] = 1.0$, $\text{prob}[i] = -1$ ($i > 1$)
- Với mỗi cạnh (u, v) , ta cập nhật: $\text{prob}[u] = \max(\text{prob}[u], \text{prob}[v] * c)$ và $\text{prob}[v] = \max(\text{prob}[v], \text{prob}[u] * c)$.

Kết quả: $\text{prob}[n] * 100.0$ (làm tròn 6 chữ số sau phần thập phân).

Độ phức tạp: $O(T * V * E)$ với T là số lượng bộ test, $O(V * E)$ là độ phức tạp của Bellman-Ford.