# **AtCoder Beginner Contest 143**

Problem E: Travel by Car

**Prof. Edson Alves** 

Faculdade UnB Gama

There are N towns numbered 1 to N and M roads. The i-th road connects Town  $A_i$  and Town  $B_i$  bidirectionally and has a length of  $C_i$ .

Takahashi will travel between these towns by car, passing through these roads. The fuel tank of his car can contain at most L liters of fuel, and one liter of fuel is consumed for each unit distance traveled. When visiting a town while traveling, he can full the tank (or choose not to do so). Travel that results in the tank becoming empty halfway on the road cannot be done.

#### Process the following Q queries:

▶ The tank is now full. Find the minimum number of times he needs to full his tank while traveling from Town  $s_i$  to Town  $t_i$ . If Town  $t_i$  is unreachable, print -1.

Há N cidades numeradas de 1 a N e M estradas. A i-ésima estrada conecta a Cidade  $A_i$  à Cidade  $B_i$  bidirecionalmente e tem comprimento  $C_i$ .

Takahashi irá viajar de carro entre estas cidades, passando por estas estradas. O tanque de gasolina de seu carro por conter, no máximo, L litros de gasolina, e um litro de gasolina é consumido para cada unidade de distância viajada. Quando ele visita uma cidade, ele pode encher seu tanque (ou escolher não o fazê-lo). Viagens nas quais o tanque se esvazia ao longo de uma estrada não podem ser feitas.

#### Responda às seguintes Q consultas:

▶ O tanque está cheio. Encontre o número mínimo de vezes que ele precisará encher o tanque para viajar da Cidade  $s_i$  para a Cidade  $t_i$ . Se a Cidade  $t_i$  é inatingível, imprima -1.

#### Constraints

- ► All values in input are integers.
- ▶  $2 \le N \le 300$
- $ightharpoonup 0 \le M \le \frac{N(N-1)}{2}$
- ▶  $1 \le L \le 10^9$
- $ightharpoonup 1 \le A_i, B_i \le N$
- $ightharpoonup A_i 
  eq B_i$
- $ightharpoonup (A_i, B_i) \neq (A_j, B_j)$  (if  $i \neq j$ )
- $\blacktriangleright$   $(A_i, B_i) \neq (B_i, A_i)$  (if  $i \neq j$ )
- $ightharpoonup 1 < C_i < 10^9$
- ▶  $1 \le Q \le N(N-1)$
- ▶  $1 < s_i, t_i < N$
- $ightharpoonup s_i 
  eq t_i$
- $\blacktriangleright$   $(s_i, t_i) \neq (s_j, t_j)$  (if  $i \neq j$ )

#### Restrições

- ► Todos os valores da entrada são inteiros.
- ▶  $2 \le N \le 300$
- $ightharpoonup 0 \le M \le \frac{N(N-1)}{2}$
- ▶  $1 \le L \le 10^9$
- $ightharpoonup 1 \le A_i, B_i \le N$
- $ightharpoonup A_i 
  eq B_i$
- $ightharpoonup (A_i, B_i) 
  eq (A_j, B_j)$  (se  $i \neq j$ )
- $\blacktriangleright$   $(A_i, B_i) \neq (B_i, A_i)$  (se  $i \neq j$ )
- $ightharpoonup 1 < C_i < 10^9$
- ▶  $1 \le Q \le N(N-1)$
- $1 \le s_i, t_i \le N$
- $ightharpoonup s_i 
  eq t_i$
- $\blacktriangleright$   $(s_i,t_i)\neq (s_j,t_j)$  (se  $i\neq j$ )

#### Input

#### Input is given from Standard Input in the following format:

#### **Entrada**

#### A entrada é dada na Entrada Padrão no seguinte formato:

#### Output

Print Q lines.

The i-th line should contain the minimum number of times the tank needs to be fulled while traveling from Town  $s_i$  to Town  $t_i$ . If Town  $t_i$  is unreachable, the line should contain -1 instead.

#### Saída

Imprima Q linhas.

A i-ésima linha deve conter o número mínimo de vezes que o tanque tem que ser reabastecido para se viajar da Cidade  $s_i$  para a Cidade  $t_i$ . Se a Cidade  $t_i$  é inatingível, imprima o número -1.









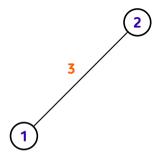




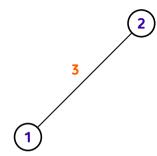




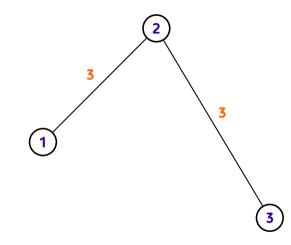




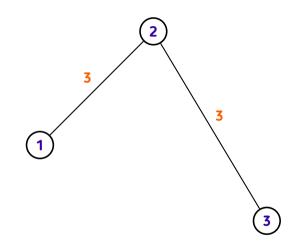




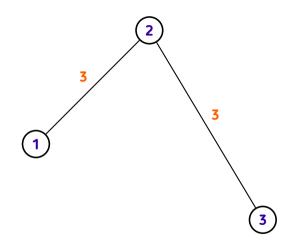




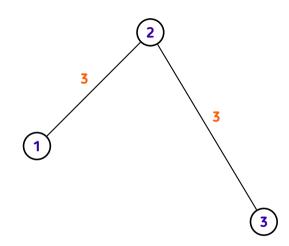




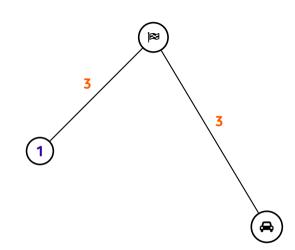




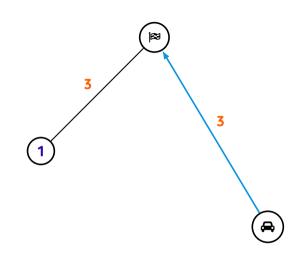


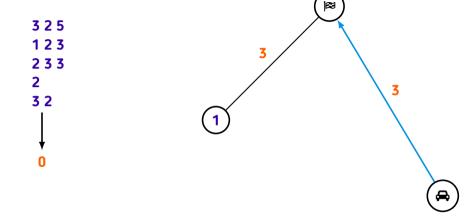


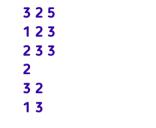


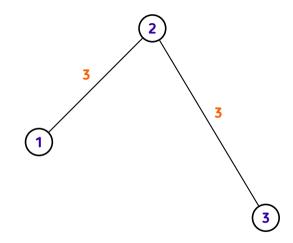


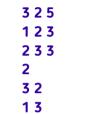


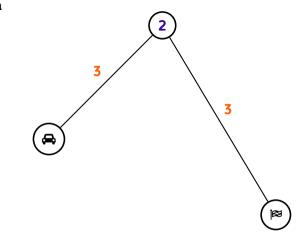


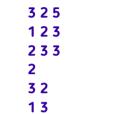


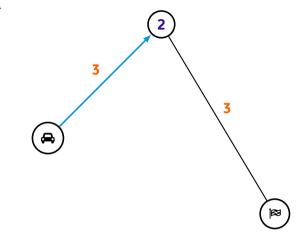


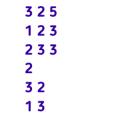


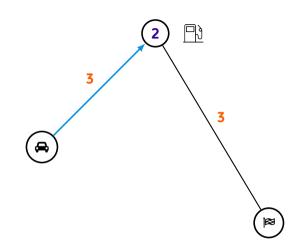


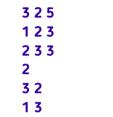


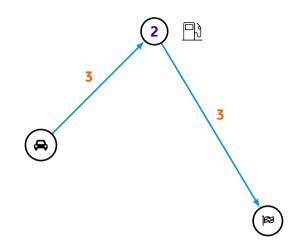


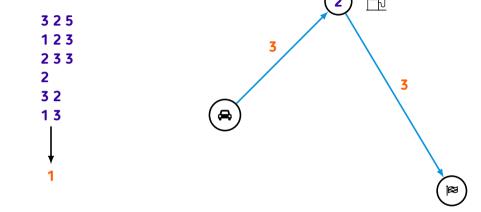












 $\star$  É possível pré-computar todos os caminhos possíveis usando Dijkstra

- $\star$  É possível pré-computar todos os caminhos possíveis usando Dijkstra
- $\star$  Na fila de prioridades devem ser inseridas a distância e a gasolina restante

- $\star$  É possível pré-computar todos os caminhos possíveis usando Dijkstra
- $\star$  Na fila de prioridades devem ser inseridas a distância e a gasolina restante
- \* A ordenação deve ser: menor distância, maior gasolina restante

- $\star$  É possível pré-computar todos os caminhos possíveis usando Dijkstra
- $\star$  Na fila de prioridades devem ser inseridas a distância e a gasolina restante
- \* A ordenação deve ser: menor distância, maior gasolina restante
- $\star$  O relaxamento deve ser feito também para distâncias iguais, porém com mais gasolina restante

- $\star$  É possível pré-computar todos os caminhos possíveis usando Dijkstra
- $\star$  Na fila de prioridades devem ser inseridas a distância e a gasolina restante
- \* A ordenação deve ser: menor distância, maior gasolina restante
- $\star$  O relaxamento deve ser feito também para distâncias iguais, porém com mais gasolina restante
  - $\star$  Pré-computados os caminhos, cada consulta pode ser respondida em O(1)

```
void dijkstra(int s, ll N, ll L)
{
    for (ll i = 1; i <= N; ++i)
        dist[s][i] = fuel[i] = oo;
    dist[s][s] = 0:
    fuel[s] = L;
    processed.reset();
    priority_queue<iii, vector<iii>, greater<iii>>> pq;
    pq.push(iii(0, -L, s));
    while (not pq.empty())
        auto [d, f, u] = pq.top(); pq.pop();
        if (processed[u])
            continue;
        processed[u] = true;
```

```
for (const auto& [v, c] : adj[u]) {
    if (c <= fuel[u] and (dist[s][v] > dist[s][u] or
        (dist[s][v] == dist[s][u] and fuel[u] - c > fuel[v])))
            dist[s][v] = dist[s][u];
            fuel[v] = fuel[u] - c:
            pq.push(iii(dist[s][v], -fuel[v], v));
            continue;
    if (c \le L \text{ and } (dist[s][v] > dist[s][u] + 1 \text{ or }
        (dist[s][v] == dist[s][u] + 1 and L - c > fuel[v])))
            dist[s][v] = dist[s][u] + 1:
            fuel[v] = L - c:
            pq.push(iii(dist[s][v], -fuel[v], v));
```

```
vector<ll> solve(ll N, ll L, const vector<ii>& qs)
{
   vector<ll> ans(qs.size());
    for (int s = 1; s \le N; ++s)
        dijkstra(s, N, L);
    for (size_t i = 0; i < qs.size(); ++i)</pre>
        auto [s, t] = qs[i];
        ans[i] = (dist[s][t] == oo ? -1 : dist[s][t]);
    return ans;
```

# Créditos

Gas station icon made by Kiranshastry from www.flaticon.com