## НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерных технологий

# Продвинутые алгоритмы и структуры данных Отчет о задаче $N_2$ Е

Выполнила студентка

Ершова А. И.

Группа № Р4115

Преподаватель: Косяков Михаил Сергеевич

#### Условие задачи

# Е. Фарид и XOR такси

Ограничение времени	1 секунда
Ограничение памяти	128.0 Мб
Ввод	стандартный ввод или input.txt
Вывод	стандартный вывод или output.txt

В ИТМО все знают про Фарида и его девушку. Он решил пойти с ней на свидание, но есть одна проблема — у него осталось мало денег.

Представим Санкт-Петербург в виде дерева из n узлов, где каждый узел обозначает место, а между некоторыми парами мест есть n - 1 двунаправленных дорог, так что существует уникальный путь между любой парой мест.

У девушки Фарида есть странная особенность — ей нравятся цветы только из одного конкретного цветочного магазина, который находится в месте с номером f.

Недавно компания Тындекс запустила специальные машины, называемые "xor-cars". Особенность этих машин в том, что они предоставляют скидку, равную XOR-сумме весов дорог, по которым проходит маршрут. Иными словами, если вы едете из места x в место у по дорогам с длинами  $w_0, w_1, w_2...w_n$ , то вы получите скидку, равную  $(w_0xorw_1xorw_2xor...xorw_n)$ .

Фарид, будучи жадным, хочет узнать, какую максимальную скидку он может получить, если ему разрешено выбирать места, где он живет (x) и где живет его девушка (y), при этом соблюдаются следующие условия:  $x!=y,\,x!=f,\,y!=f$ . Кроме того, ему нужно заехать в цветочный магазин в месте f, то есть сначала он берет Тындекс хог-саг из места x и едет в место f, a затем из места f — в место y, где его ждет девушка.

Помогите Фариду найти максимальную скидку за такую поездку.

## Формат ввода

Первая строка содержит два целых числа, разделенных пробелом, n и f, где n — это количество мест в Санкт-Петербурге, а f — номер места, где находится цветочный магазин.

Следующие n-1 строк содержат по три целых числа u[i], v[i] и w[i], которые обозначают, что между местом u[i] и местом v[i] существует двунаправленная дорога длиной w[i].

$$3 <= n <= 200,000$$

$$1 <= f <= n$$

$$1 <= u[i], v[i] <= n, (u[i]! = v[i])$$

$$1 <= w[i] <= 1,000,000,000$$

# Формат вывода

Выведите одно целое число, максимальную скидку, которую может получить Фарид, если у него есть возможность выбрать места, в которых будут жить он и его девушка, и он поедет туда на машине Тындекс с функцией хог. (Не забудьте взять цветы :)) )

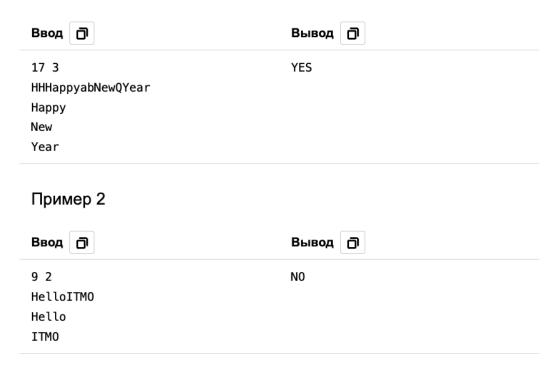
## Пример 1

Ввод	Вывод 🗇
5 1	13
2 1 4	
2 3 9	
1 4 8	
1 5 5	

## Пример 2

Ввод	Вывод 🗇
3 2	14
2 1 60	
2 3 50	

### Пример 1



#### Решение:

```
#include <fstream>
#include <iostream>
#include <unordered_map>
#include <vector>

using namespace std;

vector<int> xorValues;
unordered_map<int, vector<pair<int, int>>> tree;

struct Road {
  int u, v, w;
};

class BinaryTrie {
  private:
  struct Node {
    Node* child[2] = {nullptr, nullptr};
  };

Node* rootNode;
```

```
void deleteTrie(Node* node) {
  if (!node)
    return;
  deleteTrie(node->child[0]);
  deleteTrie(node->child[1]);
  delete node;
BinaryTrie() {
  rootNode = new Node();
~BinaryTrie() {
  deleteTrie(rootNode);
void addNum(int num) {
  Node* current = rootNode;
  for (int bitPosition = 31; bitPosition >= 0; --bitPosition) {
    int currentBit = (num >> bitPosition) & 1;
    if (!current->child[currentBit]) {
      current->child[currentBit] = new Node();
    current = current->child[currentBit];
int findMaxXor(int num) {
  Node* current = rootNode;
  int maxResult = 0;
  for (int bitPosition = 31; bitPosition >= 0; --bitPosition) {
    int currentBit = (num >> bitPosition) & 1;
    int preferredBit;
    if (currentBit == 1) {
     preferredBit = 0;
      preferredBit = 1;
    if (current && current->child[preferredBit]) {
     maxResult |= (1 << bitPosition);</pre>
      current = current->child[preferredBit];
    } else if (current) {
      current = current->child[currentBit];
  return maxResult;
void dfs(int node, int parent, int xorSum) {
```

```
xorValues[node] = xorSum;
for (const auto& neighbor : tree.at(node)) {
  int nextNode = neighbor.first;
  int weight = neighbor.second;
  if (nextNode != parent) {
    int newXorSum = xorSum ^ weight;
for (const auto& road : roads) {
  tree[road.u].emplace back(road.v, road.w);
xorValues.resize(n + 1, -1);
xorValues[f] = 0;
dfs(f, -1, 0);
BinaryTrie btrie;
int maxDiscount = 0;
for (int i = 1; i <= n; ++i) {
  if (i == f)
    continue;
  if (xorValues[i] != -1) {
    int maxXorForNode = btrie.findMaxXor(xorValues[i]);
    maxDiscount = max(maxDiscount, maxXorForNode);
    btrie.addNum(xorValues[i]);
return maxDiscount;
int main() {
int f;
cin >> n >> f;
vector<Road> roads;
for (int i = 0; i < n - 1; ++i) {
  int u;
  int v;
  int w;
  cin >> u >> v >> w;
```

```
int ans = findMaxDiscount(n, f, roads);
cout << ans << "\n";
return 0;
}</pre>
```

Сложность: O(N).

### Объяснение решения:

Сначала для обработки данных входные значения с информацией о доступных путях складываются в массив из структур Roads. Далее все входные значения попадают в основную функцию findMaxDiscount(). В ней значения сначала складываются в тар, где ключом является номер места, а в качестве значения лежит массив со всеми доступными дорогами из этого места. Далее с помощью поиска в глубину заполняется массив xorValues, содержащий хог значения для всех элементов. Когда массив xorValues заполнен, начинается поиск максимальной скидки. С помощью класса BinaryTrie реализуется эффективный поиск максимального XOR-значения. Класс представляет собой префиксное дерево, где каждый узел имеет 2 потомка, соответствующих битам 0 и 1.

Для каждого места кроме цветочного (f) проверяется, есть ли его XOR-значение в массиве xorValues. Если оно существует, с помощью метода findMaxXor() находится максимальное XOR-значение между текущим местом и ранее добавленными значениями. Это достигается путём выбора на каждом уровне бита, который максимизирует текущий результат. Затем значение текущего места добавляется в дерево с помощью метода addNum(), чтобы использовать его при последующих вычислениях.

Методы addNum() и findMaxXor() работают на основе побитовой обработки чисел. Метод addNum() добавляет число в префиксное дерево, создавая узлы на каждом уровне, соответствующие битам числа. Метод findMaxXor() проходит по дереву, выбирая наиболее выгодный путь (побитовый XOR), чтобы максимизировать результат.

В результате прохождения всех мест вычисляется максимальная скидка.