```
#include <cmath>
#include <cstring>
#include <functional>
#include <iostream>
#include <map>
#include <numeric>
#include <queue>
#include <random>
#include <set>
#include <stack>
#include <vector>
Table of Contents
_____
 (Line 1)
 (Line 75)
 (Line 129)
 (Line 146)
 (Line 171)
 (Line 185)
 (Line 218)
 (Line 240)
 (Line 336)
 (Line 393)
 (Line 448)
 (Line 578)
/**
 *
     强连通分量缩点 (SCC)
     功能: Tarjan 算法用于求解图的强连通分量,将强连通分量缩点构建新的有向无环图
     链接: https://codeforces.com/contest/1835/submission/210147209
     日期: 2023-06-18
**/
struct SCC {
                                // 图中节点数
    int n;
    std::vector<std::vector<int>> adj; // 邻接表, 用于存储图的边
                             // 栈, 用于 Tarjan 算法
    std::vector<int> stk;
    std::vector<int> dfn, low, bel; // dfn: 节点访问时间, low: 最小可回溯时间, bel: 节点所属的
SCC 编号
                              // cur: 时间戳, cnt: SCC 的数量
    int cur, cnt;
    // 默认构造函数
    SCC() {}
    // 带参构造函数并初始化
    SCC(int n) {
        init(n);
    // 初始化函数
```

#include <algorithm>

```
void init(int n) {
       this -> n = n;
                           // 初始化邻接表
       adj.assign(n, {});
       dfn.assign(n, -1);
                            // 初始化访问时间
                             // 初始化最小回溯时间
       low.resize(n);
                             // 初始化节点所属的 SCC 编号
       bel.assign(n, -1);
       stk.clear();
                             // 清空栈
                              // 重置时间戳和 SCC 计数器
       cur = cnt = 0;
   }
   // 添加有向边 u -> v
    void addEdge(int u, int v) {
        adj[u].push_back(v);
   }
   // 深度优先搜索 (DFS) 寻找强连通分量
    void dfs(int x) {
       dfn[x] = low[x] = cur++; // 设定访问时间和初始最小回溯时间
                               // 将节点压入栈中
       stk.push_back(x);
       for (auto y : adj[x]) {
           if (dfn[y] == -1) { // 未访问节点, 继续 DFS
                dfs(y);
                low[x] = std::min(low[x], low[y]); // 更新最小回溯时间
           } else if (bel[y] == -1) { // y 还在栈中,说明是一个回边
                low[x] = std::min(low[x], dfn[y]);
           }
       }
       // 如果当前节点是 SCC 的根节点, 开始出栈形成 SCC
       if (dfn[x] == low[x]) {
           int y;
           do {
                y = stk.back();
                bel[y] = cnt;
                             // 将节点 y 标记为属于当前 SCC
                stk.pop_back();
           \} while (y != x);
                               // 增加 SCC 计数
           cnt++;
       }
   }
   // 计算强连通分量
    std::vector<int> work() {
       for (int i = 0; i < n; i++) {
           if (dfn[i] == -1) { // 未访问的节点, 执行 DFS
                dfs(i);
           }
       }
       return bel;
                              // 返回每个节点所属的 SCC
   }
/**
```

};

```
2-SAT 问题的求解 (TwoSat)
     功能: 判定并解决 2-SAT 问题 (布尔公式可满足性问题)
      链接: https://atcoder.jp/contests/arc161/submissions/46031530
      日期: 2023-09-29
**/
struct TwoSat {
    int n;
                                          // 变量数量
    std::vector<std::vector<int>> e; // 邻接表,存储隐含图
                                      // 存储满足解的布尔值
    std::vector<bool> ans;
    // 构造函数, 初始化邻接表和解数组
    TwoSat(int n) : n(n), e(2 * n), ans(n) {}
    // 添加一个子句 (u 或 v), 使用 f 和 g 表示 u 和 v 的真假值
    void addClause(int u, bool f, int v, bool g) {
         e[2 * u + !f].push_back(2 * v + g);
         e[2 * v + !g].push_back(2 * u + f);
    }
    bool satisfiable() {
         std::vector<int> id(2 * n, -1), dfn(2 * n, -1), low(2 * n, -1);
         std::vector<int> stk;
         int now = 0, cnt = 0;
         std::function<void(int)> tarjan = [&](int u) {
              stk.push_back(u);
              dfn[u] = low[u] = now++;
              for (auto v : e[u]) {
                   if (dfn[v] == -1) {
                       tarjan(v);
                       low[u] = std::min(low[u], low[v]);
                   else if (id[v] == -1) {
                       low[u] = std::min(low[u], dfn[v]);
                   }
              if (dfn[u] == low[u]) {
                   int v;
                   do {
                       v = stk.back();
                       stk.pop_back();
                       id[v] = cnt;
                   } while (v != u);
                   ++cnt;
              }
         };
         for (int i = 0; i < 2 * n; ++i) if (dfn[i] == -1) tarjan(i);
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
              if (id[2 * i] == id[2 * i + 1]) return false;
              ans[i] = id[2 * i] > id[2 * i + 1];
         }
         return true;
```

```
}
   std::vector<bool> answer() { return ans; }
};
/**
     扩展欧几里得算法 (exgcd)
     功能: 计算 ax + by = gcd(a, b) 的整数解 (x, y)
     链接: https://codeforces.com/contest/1993/submission/275110715
 *
     日期: 2024-08-07
**/
i64 exgcd(i64 a, i64 b, i64 &x, i64 &y) {
                      // 基础情况: b 为 0 时
    if (b == 0) {
                        // 设 x = 1, y = 0, 此时 a*x + b*y = a
       x = 1;
       y = 0;
                        // 返回 gcd(a, 0) = a
       return a;
   i64 g = exgcd(b, a % b, y, x); // 递归调用, 求 gcd(b, a % b) 的解
                              // 根据递推公式更新 y
   y = a / b * x;
                                // 返回 gcd(a, b)
    return g;
}
/**
     线性同余方程解法
    功能: 求解 ax + b \equiv 0 \pmod{m} 的整数解
*
     参数: a, b 和模数 m
**/
std::pair<i64, i64> sol(i64 a, i64 b, i64 m) {
   assert(m > 0); // 确保模数 m > 0
    b *= -1;
                         // 转化方程: ax ≡ -b (mod m)
    i64 x, y;
    i64 g = exgcd(a, m, x, y); // 求解扩展欧几里得方程得到 x 和 y
                    // 如果 g<0, 转换为正数
    if (g < 0) {
       g *= -1;
       x *= -1;
       y *= -1;
                   // 如果 b 不能整除 gcd(a, m), 则无解
    if (b % g != 0) {
       return {-1, -1};
   x=x*(b/g)%(m/g);// 求解方程, 简化 x
                  // 保证 x 为非负
    if (x < 0) {
       x += m / g;
    return {x, m / g}; // 返回 x 和模数 m/g
}
/**
     扩展欧几里得算法 (exgcd) 简化版本
    功能: 计算 gcd(a, b) 和方程的解 (x, y) 满足 ax + by = gcd(a, b)
    链接: https://goj.ac/submission/165983
```

```
日期: 2023-09-05
**/
std::array<i64, 3> exgcd(i64 a, i64 b) {
    if (!b) {
                       // 基础情况
       return \{a, 1, 0\}; // 返回 gcd(a, b), x = 1, y = 0
    auto [g, x, y] = exgcd(b, a % b); // 递归调用,解 gcd(b, a % b)
    return \{g, y, x - a / b * y\};
                          // 返回 g, x, y 更新
}
/**
     马拉车算法 (Manacher, with string)
    功能: 求解字符串中所有回文子串的长度, 能够在 O(n) 时间内完成。
     链接: https://goj.ac/submission/380047
     日期: 2024-04-06 和 2024-04-09 (模板)
**/
std::vector<int> manacher(std::string s) {
   // 为了处理偶数长度的回文串, 将原始字符串转换为带有分隔符 '#' 的新字符串
    std::string t = "#";
    for (auto c : s) {
       t += c;
       t += '#';
   }
    int n = t.size();
    std::vector<int> r(n); // r[i] 表示以 i 为中心的最长回文半径 (包含分隔符)
    for (int i = 0, j = 0; i < n; i++) {
       // 如果 i 在以 j 为中心的回文串范围内, 初始化 r[i]
       if (2 * j - i >= 0 && j + r[j] > i) {
            r[i] = std::min(r[2 * j - i], j + r[j] - i);
       // 尝试扩展 r[i], 即找到以 i 为中心的最大回文长度
       while (i - r[i] \ge 0 \&\& i + r[i] < n \&\& t[i - r[i]] == t[i + r[i]])
            r[i] += 1;
       }
       // 更新中心位置 j, 以保证 j+r[i] 尽可能大
       if (i + r[i] > j + r[j]) {
           j = i;
       }
    return r; // 返回半径数组 r, 其中 r[i] - 1 是原始字符串中回文串的实际长度
}
/**
     前缀函数 (KMP)
    功能: 计算字符串的前缀函数, 用于模式匹配, 能有效预处理字符串中的重复前缀。
     链接: https://goj.ac/submission/253754
     日期: 2023-11-17 和 2024-04-09 (模板)
std::vector<int> kmp(std::string s) {
```

```
int n = s.size();
   std::vector<int> f(n + 1); // f[i] 表示 s[0:i-1] 的最长相同前后缀长度
   for (int i = 1, j = 0; i < n; i++) {
       // 如果当前字符不匹配,则回退到上一个可能的匹配位置
       while (j \&\& s[i] != s[j]) \{
           j = f[j];
       }
       // 如果字符匹配, 匹配长度 j+1
       j += (s[i] == s[j]);
       f[i+1]=j; // 更新前缀函数值
   return f; // 返回前缀函数数组, f[i+1] 是前 i+1 个字符的最长相同前后缀
}
/**
    状压 RMQ (Range Minimum Query, RMQ)
    功能: 在静态数组上快速求解任意区间的最小值, 使用状态压缩优化, 适合高效查询场景。
    链接: https://atcoder.jp/contests/joi2022ho/submissions/39351739
    日期: 2023-03-02、2023-09-04 和 2024-08-07
**/
template<class T, class Cmp = std::less<T>>
struct RMQ {
                                       // 比较函数, 默认为小于操作
   const Cmp \ cmp = Cmp();
   static constexpr unsigned B = 64; // 每个块的大小 (用于状态压缩)
   using u64 = unsigned long long;
                                        // 数组大小
   int n;
                                  // 稀疏表, 存储每个区间块的最小值
   std::vector<std::vector<T>> a;
   std::vector<T> pre, suf, ini;
                                  // pre: 前缀最小值, suf: 后缀最小值, ini: 初始值数
组
   std::vector<u64> stk;
                                     // 用于状态压缩的栈
   // 默认构造函数
   RMQ() {}
   // 带参构造函数, 调用初始化函数
   RMQ(const std::vector < T > &v) {
       init(v);
   // 初始化函数, 使用稀疏表和状态压缩来预处理最小值
   void init(const std::vector<T> &v) {
       n = v.size();
       pre = suf = ini = v;
       stk.resize(n);
       if (!n) {
           return;
       }
       const int M = (n - 1) / B + 1; // 计算需要的块数
       const int lg = std::__lg(M); // 计算块数的对数用于稀疏表深度
       a.assign(lg + 1, std::vector<T>(M));
       // 初始化每个块的最小值
```

```
for (int i = 0; i < M; i++) {
          a[0][i] = v[i * B];
          for (int j = 1; j < B && i * B + j < n; j++) {
                a[0][i] = std::min(a[0][i], v[i * B + j], cmp);
          }
     # 计算前缀最小值和后缀最小值
     for (int i = 1; i < n; i++) {
           if (i % B) {
                pre[i] = std::min(pre[i], pre[i - 1], cmp);
     }
     for (int i = n - 2; i >= 0; i--) {
          if (i % B != B - 1) {
                suf[i] = std::min(suf[i], suf[i + 1], cmp);
     }
     // 构建稀疏表
     for (int j = 0; j < lg; j++) {
           for (int i = 0; i + (2 << j) <= M; i++) {
                a[j + 1][i] = std::min(a[j][i], a[j][i + (1 << j)], cmp);
          }
     // 状态压缩部分
     for (int i = 0; i < M; i++) {
           const int l = i * B;
           const int r = std::min(1U * n, l + B);
           u64 s = 0;
           for (int j = l; j < r; j++) {
                while (s && cmp(v[j], v[std::\_lg(s) + l])) {
                      s ^= 1ULL << std::__lg(s);
                s = 1ULL << (j - l);
                stk[j] = s;
          }
     }
}
// 查询区间 [l, r) 的最小值
T operator()(int l, int r) {
     if (1/B!=(r-1)/B) {
          T \text{ ans} = \text{std}::\min(\text{suf}[1], \text{pre}[r-1], \text{cmp});
          1 = 1 / B + 1;
          r = r / B;
          if (1 < r) {
                int k = std::_lg(r - 1);
                ans = std::min({ans, a[k][1], a[k][r - (1 << k)]}, cmp);
           }
```

```
return ans;
        } else {
            int x = B * (1 / B);
            return ini[\_builtin\_ctzll(stk[r - 1] >> (l - x)) + l];
        }
    }
};
/**
     树状数组 (Fenwick Tree 新版)
     功能: 高效支持前缀和与区间和查询, 适合动态更新的场景。
     链接: https://codeforces.com/contest/1915/submission/239262801
*
     日期: 2023-12-28
**/
template <typename T>
struct Fenwick {
                                  // 数组大小
    int n;
                                // 存储树状数组的值
    std::vector<T> a;
    // 构造函数, 初始化树状数组
    Fenwick(int n_{-} = 0) {
        init(n_);
    }
    // 初始化函数, 分配数组大小并清零
    void init(int n_) {
        n = n_{-};
                               // 将 a 初始化为大小为 n 的数组, 默认值为 T{}
        a.assign(n, T{});
    }
    // 单点更新: 在索引 x 位置增加值 v
    void add(int x, const T &v) {
        for (int i = x + 1; i \le n; i += i \& -i) {
            a[i-1]=a[i-1]+v;// 更新树状数组
        }
    }
    // 计算前缀和 [0, x) 的和
    T sum(int x) {
        T ans{};
        for (int i = x; i > 0; i = i & -i) {
            ans = ans + a[i - 1];
        }
        return ans;
    // 计算区间和 [l, r) 的和
    TrangeSum(int l, int r) {
        return sum(r) - sum(l);
    // 查找使得前缀和不超过 k 的最大索引
    int select(const T &k) {
        int x = 0;
```

```
T cur{};
        for (int i = 1 \ll std::_lg(n); i; i \neq 2) {
            if (x + i \le n \&\& cur + a[x + i - 1] \le k) {
                x += i;
                cur = cur + a[x - 1];
           }
       }
        return x;
   }
};
/**
     并查集 (Disjoint Set Union, DSU)
     功能:维护元素集合并支持合并操作与连接查询,用于动态连通性问题。
     链接: https://ac.nowcoder.com/acm/contest/view-submission?submissionId=63239142
     日期: 2023-08-04
**/
struct DSU {
                       // f: 父节点数组, siz: 每个集合的大小
    std::vector<int> f, siz;
   // 默认构造函数
   DSU() {}
   // 带参构造函数, 初始化并查集
   DSU(int n) {
        init(n);
   // 初始化函数, n 个元素初始状态为各自独立的集合
    void init(int n) {
        f.resize(n);
        std::iota(f.begin(), f.end(), 0); // 初始化父节点为自身
        siz.assign(n, 1);
                                      // 初始每个集合的大小为1
   // 路径压缩的查找操作, 返回 x 所属的根节点
    int find(int x) {
        while (x != f[x]) \{
                                    // 路径压缩
           x = f[x] = f[f[x]];
        return x;
   }
   // 判断两个元素是否在同一集合
    bool same(int x, int y) {
        return find(x) == find(y);
   // 合并 x 和 y 所在的集合, 按大小合并, 返回合并是否成功
    bool merge(int x, int y) {
        x = find(x);
        y = find(y);
        if (x == y) {
            return false;
```

```
}
        siz[x] += siz[y];
                                       // 合并集合大小
                                          // 将 y 的根连接到 x
        f[y] = x;
        return true;
    }
    // 获取 x 所在集合的大小
    int size(int x) {
        return siz[find(x)];
    }
};
/**
     最大流 (MaxFlow 新版)
     功能:用于计算图中的最大流量,基于分层网络的增广路径算法实现 (Dinic's Algorithm)。
     链接: https://ac.nowcoder.com/acm/contest/view-submission?submissionId=62915815
     日期: 2023-07-21
**/
constexpr int inf = 1E9; // 表示无穷大
template<class T>
struct MaxFlow {
    struct _Edge {
                                  // 边的终点
        int to;
                                   // 边的容量
        T cap;
        _Edge(int to, T cap) : to(to), cap(cap) {}
    };
                                  // 节点数量
    int n;
    std::vector<_Edge> e;
                                // 存储所有边
    std::vector<std::vector<int>> g; // 邻接表,每个节点的出边索引
                            // cur: 当前弧优化; h: 分层网络中的高度
    std::vector<int> cur, h;
    // 构造函数
    MaxFlow() {}
    MaxFlow(int n) {
        init(n);
    }
    // 初始化函数
    void init(int n) {
        this->n = n;
        e.clear();
        g.assign(n, {});
        cur.resize(n);
        h.resize(n);
    // 构建分层网络的 BFS 函数
    bool bfs(int s, int t) {
        h.assign(n, -1);
        std::queue<int> que;
        h[s] = 0;
        que.push(s);
```

```
while (!que.empty()) {
         const int u = que.front();
         que.pop();
         for (int i : g[u]) {
              auto [v, c] = e[i];
              if (c > 0 \&\& h[v] == -1) {
                  h[v] = h[u] + 1;
                  if (v == t) {
                                        // 如果找到增广路径则返回 true
                       return true;
                  que.push(v);
              }
         }
    }
    return false;
                                       // 无增广路径
}
// 增广路径的 DFS 函数
T dfs(int u, int t, T f) {
    if (u == t) {
                                        // 到达汇点, 返回当前流量
         return f;
    }
    auto r = f;
    for (int &i = cur[u]; i < int(g[u].size()); ++i) {
         const int j = g[u][i];
         auto [v, c] = e[j];
         if (c > 0 \&\& h[v] == h[u] + 1) {
              auto a = dfs(v, t, std::min(r, c));
              e[j].cap = a;
              e[j \land 1].cap += a;
                                 // 更新反向边容量
              r = a;
              if (r == 0) {
                  return f;
         }
    return f - r;
}
// 添加边函数, 建立有向图, 支持双向边
void addEdge(int u, int v, T c) {
    g[u].push_back(e.size());
    e.emplace_back(v, c);
    g[v].push_back(e.size());
    e.emplace_back(u, 0);
                               // 反向边初始容量为 0
}
// 主函数, 返回从 s 到 t 的最大流
T flow(int s, int t) {
    T ans = 0;
```

```
while (bfs(s, t)) {
                                     // 当存在增广路径时,继续增广
             cur.assign(n, 0);
             ans += dfs(s, t, std::numeric_limits<T>::max());
        }
        return ans;
    // 获取最小割,返回哪些节点属于源点所在集合
    std::vector<bool> minCut() {
        std::vector<bool> c(n);
        for (int i = 0; i < n; i++) {
             c[i] = (h[i]! = -1);
        }
        return c;
    }
    // 存储边的结构体 (包含流量信息)
    struct Edge {
        int from;
        int to;
        T cap;
        T flow;
    };
    // 获取边的详细信息
    std::vector<Edge> edges() {
        std::vector<Edge> a;
        for (int i = 0; i < e.size(); i += 2) {
             Edge x;
             x.from = e[i + 1].to;
             x.to = e[i].to;
             x.cap = e[i].cap + e[i + 1].cap;
             x.flow = e[i + 1].cap;
             a.push_back(x);
        }
        return a;
    }
};
/**
     费用流 (MinCostFlow 新版)
     功能: 用于计算最小费用最大流, 适用于带费用的流网络问题。
     链接: https://qoj.ac/submission/244680
     日期: 2023-11-09
**/
template<class T>
struct MinCostFlow {
    struct _Edge {
                                   // 边的终点
        int to;
                                    // 边的容量
        T cap;
                                    // 边的费用
        T cost;
```

```
_Edge(int to_, T cap_, T cost_) : to(to_), cap(cap_), cost(cost_) {}
    };
                                        // 节点数量
    int n;
    std::vector<_Edge> e;
                                     // 存储所有边
    std::vector<std::vector<int>> g; // 邻接表,每个节点的出边索引
                                    // h: 势能; dis: 最短距离
    std::vector<T> h, dis;
    std::vector<int> pre;
                                    // 前驱边
    // 使用 Dijkstra 算法构建最短路,判断是否有增广路径
    bool dijkstra(int s, int t) {
         dis.assign(n, std::numeric_limits<T>::max());
         pre.assign(n, -1);
         std::priority_queue<std::pair<T, int>, std::vector<std::pair<T, int>>, std::greater<std::pair<T,
int>>> que;
         dis[s] = 0;
         que.emplace(0, s);
         while (!que.empty()) {
              T d = que.top().first;
              int u = que.top().second;
              que.pop();
              if (dis[u] != d) {
                   continue;
              for (int i : g[u]) {
                   int v = e[i].to;
                   T cap = e[i].cap;
                   T \cos t = e[i].cost;
                   if (cap > 0 \&\& dis[v] > d + h[u] - h[v] + cost) {
                        dis[v] = d + h[u] - h[v] + cost;
                        pre[v] = i;
                        que.emplace(dis[v], v);
                   }
              }
         }
         return dis[t] != std::numeric_limits<T>::max();
    // 默认构造函数
    MinCostFlow() {}
    // 带参构造函数
    MinCostFlow(int n_) {
         init(n_);
    // 初始化函数
    void init(int n_) {
         n = n_{-};
         e.clear();
         g.assign(n, {});
```

```
// 添加边函数, 建立有向图, 包含容量和费用
void addEdge(int u, int v, T cap, T cost) {
     g[u].push_back(e.size());
    e.emplace_back(v, cap, cost);
    g[v].push_back(e.size());
    e.emplace_back(u, 0, -cost); // 反向边容量为 0, 费用为负
}
// 主函数, 返回从 s 到 t 的最大流和最小费用
std::pair<T, T> flow(int s, int t) {
    T flow = 0;
    T \cos t = 0;
    h.assign(n, 0);
                                     // 当存在增广路径时,继续增广
    while (dijkstra(s, t)) {
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
              h[i] += dis[i];
         T aug = std::numeric_limits<int>::max();
         for (int i = t; i != s; i = e[pre[i] ^ 1].to) {
              aug = std::min(aug, e[pre[i]].cap);
         for (int i = t; i != s; i = e[pre[i] ^ 1].to) {
              e[pre[i]].cap = aug;
              e[pre[i] ^ 1].cap += aug;
         flow += aug;
         cost += aug * h[t];
    }
    return std::make_pair(flow, cost);
// 存储边的结构体 (包含流量和费用信息)
struct Edge {
    int from;
    int to;
    T cap;
    T cost;
    T flow;
};
// 获取边的详细信息
std::vector<Edge> edges() {
    std::vector<Edge> a;
     for (int i = 0; i < e.size(); i += 2) {
         Edge x;
         x.from = e[i + 1].to;
         x.to = e[i].to;
         x.cap = e[i].cap + e[i + 1].cap;
         x.cost = e[i].cost;
         x.flow = e[i + 1].cap;
```

```
a.push_back(x);
          }
          return a;
     }
};
/**
       离线 LCA 算法 (LCA Offline) **/
class LCA {
     int numOfQuery;
     std::vector<std::vector<int>> adj;
     std::vector<std::vector<std::pair<int,int>>> query;
public:
     LCA (int n){
          numOfQuery = 0;
          adj.resize(n);
          query.resize(n);
     }
     void addEdge (int x,int y) {
          adj[x].push_back(y);
          adj[y].push_back(x);
     }
     void addQuery(int x,int y,int z){
          query[x].push_back({y,z});
          query[y].push_back({x,z});
          numOfQuery++;
     }
     std::vector<int> Tarjan (int s){
          std::vector<int> ans(numOfQuery);
          std::vector<int> p(adj.size());
          std::vector<bool> vis(adj.size());
          std::iota(p.begin(),p.end(),0);
          auto find = [\&](auto self,int x) -> int {
               return p[x] == x ? x : p[x] = self(self,p[x]);
          };
          auto dfs = [\&](auto self,int u) -> void {
                vis[u] = 1;
                for(auto t : adj[u]){
                     if(vis[t])continue;
                     self(self,t);
                     p[t] = u;
               for(auto [x,y] : query[u]){
                     if(vis[x]){
                          ans[y] = find(find,x);
                     }
               }
          };
          dfs(dfs,s);
```

```
return ans;
     }
};
int main(){
     int n;
     std::cin>>n;
     std::vector<std::vector<int>> adj(n);
     for(int i = 0;i < n - 1;i++){
           int x,y;
           std::cin>>x>>y;
           adj[x].push_back(y);
     }
     return 0;
}
/**
       树哈希算法 (Tree Hashing)
//
// Created by William on 2024/10/30.
using ull = unsigned long long;
const ull mask = std::mt19937_64(time(nullptr))();
ull shift(ull x) {
     x \stackrel{\wedge}{=} mask;
     x \le x << 13;
     x = x >> 7;
     x \le x << 17;
     x \stackrel{\wedge}{=} mask;
     return x;
}
std::pair<int,int> getroot(std::vector<std::vector<int>>& adj){
     std::pair<int,int> res = \{-1,-1\};
     int mn = adj.size();
     std::vector<int> sz(adj.size());
     std::function < void(int,int) > dfs = [\&](int u,int v) -> void {
           sz[u] = 1;
           int mx = 0;
           for(auto\ t:adj[u]){}
                if(t == v)continue;
                dfs(t,u);
                sz[u] += sz[t];
                mx = std::max(sz[t],mx);
           mx = std::max(mx,(int)adj.size() - sz[u]);
           if(mx < mn){
                res = \{u, -1\};
                mn = mx;
           else if(mx == mn){
```

```
res = {res.first,u};
          }
     };
     dfs(0,-1);
      for(int i = 0; i < adj.size(); i++){
//
//
            std::cout << sz[i] << " \n"[i == adj.size() - 1];
//
      }
     return res;
}
int main(){
     std::ios::sync_with_stdio(false);
     std::cin.tie(nullptr);
     std::cout.tie(nullptr);
     int n;
     std::map<ull,int> map;
     std::cin>>n;
     for(int i = 0; i < n; i++){
           int m;
           std::cin>>m;
           std::vector<std::vector<int>> adj(m);
           for(int j = 0; j < m; j++){
                int p;
                std::cin>>p;
                p--;
                if(p >= 0){
                      adj[p].push_back(j);
                      adj[j].push_back(p);
                }
           }
           auto [rt1,rt2] = getroot(adj);
           std::function < ull(int,int) > cal = [\&](int u,int v) -> ull {
                ull res = 1;
                for(auto t : adj[u]){
                      if(t == v)continue;
                      res += shift(cal(t,u));
                return res;
          };
           ull hash = 0;
           if(rt1 != -1){
                hash = cal(rt1, -1);
           }
           if(rt2! = -1){
                hash = std::max(hash,cal(rt2,-1));
            std::cout<<rt1<<" "<<rt2<<"\n";
//
//
            std::cout<<"hash:"<<hash<<"\n";
```

```
if(map.count(hash) == 0){
              map[hash] = i + 1;
         }
         std::cout<<map[hash]<<"\n";
    }
    return 0;
}
/**
      扫描线算法 (Sweep Line)
       功能:解决多边形并集面积、重叠区间等二维平面问题的经典算法。
       日期: 2023-11-08
**/
//
   main.cpp
//
//
   sweep line
//
//
   Created by William on 2023/11/8.
//
struct Sweep_Line {
public:
    struct Node {
         int l,r;
         long long sum;
         int len;
    };
    std::vector<Node> tr;
    std::vector<int> X;
    struct line{
         int x1,x2,y,mark;
    };
    std::vector<line> lines;
    void addLine(int x1,int y1,int x2,int y2){
         X.push_back(x1);
         X.push_back(x2);
         if(y1 > y2)std::swap(y1,y2);
         lines.push_back(\{x1,x2,y1,1\});
         lines.push_back(\{x1,x2,y2,-1\});
    }
    void build(int u,int l,int r){
         tr[u].1 = 1, tr[u].r = r;
         tr[u].sum = tr[u].len = 0;
         if(1 == r)return;
         int mid = 1 + r >> 1;
         build(u \ll 1,l,mid);
         build(u << 1 \mid 1, mid + 1, r);
    void pushup(int u){
         if(tr[u].sum){
```

```
tr[u].len = X[tr[u].r + 1] - X[tr[u].l];
          }
           else {
                tr[u].len = tr[u << 1].len + tr[u << 1 | 1].len;
           }
     void edit(int u,int l,int r,int mark){
           if(X[tr[u].l] >= r \parallel X[tr[u].r + 1] <= l)return;
           if(X[tr[u].1] >= 1 && X[tr[u].r + 1] <= r){
                tr[u].sum += mark;
                pushup(u);
                return;
           }
           edit(u << 1,l,r,mark);
           edit(u \ll 1 \mid 1, l, r, mark);
           pushup(u);
     long long work(){
           sort(X.begin(),X.end());
           int tot = std::unique(X.begin(), X.end()) - X.begin() - 1;
           tr.resize(tot * 8);
           build(1,0,tot-1);
           sort(lines.begin(),lines.end(),[](line a,line b){
                return a.y < b.y;
           });
           long long res = 0;
           for(int i = 0;i < (int)lines.size() - 1;i++){
                edit(1,lines[i].x1,lines[i].x2,lines[i].mark);
                res += 1LL * tr[1].len * (lines[i + 1].y - lines[i].y);
           }
           return res;
     }
};
int main()
     std::ios::sync_with_stdio(false);
     std::cin.tie(nullptr);
     std::cout.tie(nullptr);
     int n;
     std::cin >> n;
     Sweep_Line sl;
     for(int i = 0; i < n; i++){
           int x1, x2, y1, y2;
           std::cin >> x1 >> y1 >> x2 >> y2;
           sl.addLine(x1, y1, x2, y2);
     std::cout << sl.work() << "\n";
```

```
return 0;
}
/**
      树链剖分 (HLD) 和线段树 (Segment Tree)
       功能: 在树上实现区间操作和查询, 常用于路径加和、路径查询等场景。
       日期: 2023-11-08
**/
int p;
struct HLD {
    int n;
     std::vector<int> sz,top,depth,parent,in,out,seq;
     std::vector<std::vector<int>> adj;
     int cur;
    HLD () {}
     HLD(int n) {
         this \rightarrow n = n;
         sz.resize(n);
         top.resize(n);
         depth.resize(n);
         parent.resize(n);
         in.resize(n);
         out.resize(n);
         seq.resize(n);
         adj.resize(n);
         cur = 0;
    }
     void addEdge(int u,int v){
         adj[u].push_back(v);
         adj[v].push_back(u);
    }
     void work(int root = 0){
         top[root] = root;
         depth[root] = 0;
         parent[root] = -1;
         dfs1(root);
         dfs2(root);
    }
     void dfs1(int u) {
         if(parent[u]!=-1){
              adj[u].erase(std::find(adj[u].begin(), adj[u].end(),parent[u]));
         }
         sz[u] = 1;
         for(auto\ \&v:adj[u])\{
              depth[v] = depth[u] + 1;
              parent[v] = u;
              dfs1(v);
              sz[u] += sz[v];
               if(sz[v] > sz[adj[u][0]])\{
```

```
std::swap(v,adj[u][0]);
               }
          }
     }
     void dfs2(int u) {
          in[u] = cur++;
          seq[in[u]] = u;
          for(auto v : adj[u]){
                top[v] = v == adj[u][0] ? top[u] : v;
                dfs2(v);
          }
          out[u] = cur;
     }
     int lca(int u,int v){
          while(top[u] != top[v]){
                if(depth[top[u]] > depth[top[v]]){
                     u = parent[top[u]];
                else v = parent[top[v]];
          return depth[u] < depth[v]? u : v;
     int dist(int u,int v){
          return depth[u] + depth[v] - 2 * depth[lca(u,v)];
     }
};
class Segment_Tree{
     struct Node{
          int 1,r;
          long long lazy = 0, sum = 0;
     };
     std::vector<Node> tr;
     void init(int u,int l,int r){
          tr[u].l = l;
          tr[u].r = r;
          if(1 == r)return;
          int mid = 1 + r >> 1;
          init(u << 1,1,mid);
          init(u << 1 | 1, mid + 1, r);
     void pushup(int u){
          tr[u].sum = (tr[u << 1].sum + tr[u << 1 | 1].sum) % p;
     }
     void pushdown(int u){
          tr[u << 1].lazy = (tr[u].lazy + tr[u << 1].lazy) % p;
          tr[u << 1].sum = (tr[u << 1].sum + (tr[u << 1].r - tr[u << 1].l + 1) * tr[u].lazy % p) % p;
          tr[u << 1 \mid 1].lazy = (tr[u << 1 \mid 1].lazy + tr[u].lazy) % p;
```

```
tr[u << 1 \mid 1].sum = (tr[u << 1 \mid 1].sum + (tr[u << 1 \mid 1].r - tr[u << 1 \mid 1].l + 1) * tr[u].lazy %
p) % p;
           tr[u].lazy = 0;
     }
public:
      Segment_Tree(int n){
           tr.resize(n * 5);
           init(1,0,n);
     }
      void add(int l,int r,long long d,int u = 1){
           if(tr[u].1 >= 1 && tr[u].r <= r){
                 tr[u].sum = (tr[u].sum + (tr[u].r - tr[u].l + 1) * d % p) % p;
                 tr[u].lazy = (tr[u].lazy + d) \% p;
           }
           else {
                 pushdown(u);
                 int mid = tr[u].l + tr[u].r >> 1;
                 if(l \le mid)add(l,r,d,u \le 1);
                 if(r > mid)add(l, r, d, u << 1 | 1);
                 pushup(u);
           }
     }
      long long query(int l,int r,int u = 1){
           if(tr[u].l >= l && tr[u].r <= r){
                 return tr[u].sum;
           }
           pushdown(u);
           int mid = tr[u].l + tr[u].r >> 1;
           long long res = 0;
           if(1 \le mid)res = (res + query(1,r,u \le 1)) \% p;
           if(r > mid)res = (res + query(l,r,u << 1 | 1)) % p;
           return res;
     }
};
int main(){
     std::ios::sync_with_stdio(false);
      std::cin.tie(nullptr);
      std::cout.tie(nullptr);
      int n,m,r;
      std::cin >> n >> m >> r >> p;
      HLD t(n);
      std::vector<int> a(n);
      for(int i = 0; i < n; i++){
           std::cin >> a[i];
      for(int i = 0; i < n - 1; i++){
           int x,y;
```

```
std::cin >> x >> y;
     x--;
     y--;
     t.addEdge(x,y);
}
r--;
t.work(r);
Segment_Tree sg(n);
for(int i = 0; i < n; i++){
     sg.add(i,i,a[t.seq[i]]);
while (m--)
     int op;
     std::cin >> op;
     if(op == 1){
          int x,y,z;
          std::cin >> x >> y >> z;
           x--;
           y--;
           while(t.top[x] != t.top[y]){
                if(t.depth[t.top[x]] < t.depth[t.top[y]])std::swap(x,y);
                sg.add(t.in[t.top[x]],t.in[x],z);
                x = t.parent[t.top[x]];
           if(t.depth[x] > t.depth[y])std::swap(x,y);
           sg.add(t.in[x],t.in[y],z);
     }
     else if(op == 2){
           int x,y;
           std::cin >> x >> y;
           х--;
           y--;
           long long sum = 0;
           while(t.top[x] != t.top[y]){
                if(t.depth[t.top[x]] < t.depth[t.top[y]])std::swap(x,y);
                sum = (sum + sg.query(t.in[t.top[x]],t.in[x])) \% p;
                x = t.parent[t.top[x]];
           }
           if(t.depth[x] > t.depth[y])std::swap(x,y);
           sum = (sum + sg.query(t.in[x],t.in[y])) \% p;
           std::cout << sum << "\n";
     else if(op == 3){
           int x,z;
           std::cin >> x >> z;
           x--;
           sg.add(t.in[x],t.out[x] - 1,z);
```

```
}
else {
    int x;
    std::cin >> x;
    x--;
    std::cout << sg.query(t.in[x],t.out[x] - 1) << "\n";
}
}
</pre>
```