МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РФ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования "Национальный исследовательский университет ИТМО"

ФАКУЛЬТЕТ ПРОГРАММНОЙ ИНЖЕНЕРИИ И КОМПЬЮТЕРНОЙ ТЕХНИКИ

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №4

по дисциплине "АЛГОРИТМЫ И СТРУКТУРЫ ДАННЫХ" Базовые задачи.

> выполнил: Студент группы Р32311 Птицын Максим Евгеньевич Преподаватели: Косяков М.С. Тараканов Д.С.

Содержание

1	329. Галактическая история	3
2	1450. Российские газопроводы	5

1 329. Галактическая история

Условие задачи: там чет лютый лонгрид

Пояснение к примененному алгоритму:

ну типа на каждом запросе подниматься вверх по родителям - TL, хранить у каждой вершины список её родителей - ML, поэтому LCA./ препроцессинг: обход в глубину, заходя в каждую вершину записываю её глубину, заношу в лист с порядком обхода, выходя из её ребёнка так же заношу в лист./

так же записываю позицию каждой вершины в массив с позициями, так что для каждой i вершины $\mathrm{list}[\mathrm{pos}[\mathrm{i}]] = \mathrm{i}$, причём гарантировано, что $\mathrm{pos}[\mathrm{i}]$ указывает на первое включение вершины на пути обхода, и строю дерево отрезков из листа с порядком обхода./

далее на каждый запрос прохожу рекурсивно по дереву отрезков, пока не найду общего предка./ Сложность алгоритма: Препроцессинг O(N) + Запрос O(log(N)) * L количество запросов/

Код:

```
typedef vector<vector<int> > graph;
typedef vector<int>::const_iterator const_graph_iter;
 vector<int> lca_h, lca_dfs_list, lca_pos, lca_tree;
 unordered_map<int, int> indexes;
 void lca_dfs(const graph &g, int v, int h = 1) {
   lca_dfs_used[v] = true;
   lca_h[v] = h;
   lca_dfs_list.push_back(v);
       or (const_graph.iter != g[v].begin(); i != g[v].end(); ++i) if (!lca_dfs_used[*i]) {
    lca_dfs(g, *i, h + 1);
    lca_dfs_list.push_back(v);
}
 void lca_build_tree(int i, int l, int r) {
       lca_tree[i] = lca_dfs_list[1];
else {
              e {
   int m = (1 + r) >> 1;
   lca_build_tree(i + i, 1, m);
   lca_build_tree(i + i + 1, m + 1, r);
   if (lca_h[lca_tree[i + i]] < lca_h[lca_tree[i + i + 1]])
   lca_tree[i] = lca_tree[i + i];</pre>
              else
                     lca_tree[i] = lca_tree[i + i + 1];
      }
 void lca_prepare(const graph &g, int root) {
       int n = (int) g.size();
lca_h.resize(n);
       lca dfs list.reserve(n * 2):
       lca_dfs_used.assign(n, 0);
       int m = (int) lca_dfs_list.size();
       lca_tree.assign(lca_dfs_list.size() * 4 + 1, -1);
lca_build_tree(1, 0, m - 1);
       int lca_tree_min(int i, int s1, int sr, int 1, int r) {
   if (s1 == 1 && sr == r)
        return lca_tree[i];
   int sm = (s1 + sr) >> 1;
   if (r <= sm)</pre>
               return lca_tree_min(i + i, sl, sm, l, r);
       if (1 > sm)
    return lca_tree_min(i + i + 1, sm + 1, sr, 1, r);
int ans1 = lca_tree_min(i + i, sl, sm, 1, sm);
int ans2 = lca_tree_min(i + i + 1, sm + 1, sr, sm + 1, r);
return lca_h[ans1] < lca_h[ans2] ? ans1 : ans2;</pre>
int lca(int a, int b) {
   int left = lca_pos[a],
```

2 1450. Российские газопроводы

Условие задачи: nen/

Пояснение κ примененному алгоритму:

задача: найти путь наибольшей стоимости из одной вершины в другую. / алгоритм: модифицированный беллман-форд с выходом из обхода, если на каком-то шаге не было увеличено стоимости пути/

Сложность алгоритма: $O(h^*M)$, где h - глубина ориентированного дерева, подвешенного за стартовую вершину./

$Ko\partial$: