

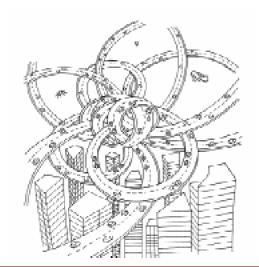
Ульянцев Владимир Игоревич, Царёв Фёдор Николаевич

# ОЛИМПИАДНЫЕ ЗАДАЧИ ПО ИНФОРМАТИКЕ И ПРОГРАММИРОВАНИЮ. ЗАДАЧА «ТРАНСПОРТНЫЕ УЗЛЫ»

Этой статьей мы продолжаем цикл публикаций олимпиадных задач для школьников по информатике и программированию с разборами.

Решение таких задач и изучение разборов поможет Вам повысить уровень практических навыков программирования и подготовиться к олимпиадам по информатике и программированию.

В этой статье рассматривается задача «Транспортные узлы», которая предлагалась во второй Интернет-олимпиаде базового уровня сезона 2008–2009. Интернетолимпиады по информатике базового уровня проводятся Санкт-Петербургским государственным университетом информационных технологий, механики и оптики. Сайт этих олимпиад находится по адресу <a href="http://neerc.ifmo.ru/school/io/">http://neerc.ifmo.ru/school/io/</a>.



По итогам сезона 2008–2009 был создан электронный интерактивный сборник задач – первый СD-диск из серии «Программируй с чемпионами». Он содержит 50 задач различного уровня сложности по двенадцати темам с разборами, а также персональную тестирующую систему для проверки решений. Более подробная информация о дисках «Программируй с чемпионами» и их приобретении доступна на сайте <a href="http://with-champions.ru/">http://with-champions.ru/</a>.

#### УСЛОВИЕ ЗАЛАЧИ

В стране N-мерике n городов. Некоторые из них соединены двухсторонними дорогами — всего в стране m дорог. Из некоторых городов выходит одна дорога, а некоторые являются настоящими транспортными узлами — из них выходит достаточно много дорог. В этой задаче будем называть город транспортным узлом, если из него выходит хотя бы k дорог.

Задано описание дорожной сети N-мерики. Необходимо найти все ее транспортные узлы.

# Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит число n городов ( $1 \le n \le 10000$ ) и число m дорог ( $0 \le m \le 100000$ ). Каждая из последующих m строк описывает одну дорогу и содержит два числа u и v ( $1 \le u$ ,  $v \le n$ ,  $u \ne v$ ) — номера городов,

соединенных соответствующей дорогой. Последняя строка входного файла содержит целое число k (1  $\leq k \leq$  10000).

Каждая дорога упоминается во входном файле не более одного раза.

### Формат выходного файла

В первой строке выведите число транспортных узлов. Во второй строке выведите их номера в порядке возрастания.

Примеры входных и выходных данных:

trans.in	trans.out
2 1	2
1 2	1 2
1	
4 3	1
1 2	1
1 3	
1 4	
3	

#### РАЗБОР ЗАДАЧИ

Формулировка этой задачи на языке теории графов такова. Задан граф, содержащий n вершин (соответствуют городам) и m ребер (соответствуют дорогам). Необходимо найти все вершины этого графа, степень которых больше либо равна k. Напомним, что степенью вершины называется число инцидентных ей ребер. Более подробно о графах можно прочитать в [1], а об алгоритмах обработки графов, например, в [2].

Несмотря на «графовую» формулировку задачи, для ее решения не требуется знание каких-либо специальных алгорит-

Ульянцев Владимир Игоревич, студент третьего курса кафедры «Компьютерные технологии» СПбГУ ИТМО, член жюри Интернет-олимпиад по информатике базового уровня,

Царёв Фёдор Николаевич, аспирант кафедры «Компьютерные технологии» СПбГУ ИТМО, чемпион мира по программированию среди студентов 2008 года, член жюри Интернет-олимпиад по информатике базового уровня.

мов. Необходимо лишь вычислить степени всех вершин, а затем найти вершины, удовлетворяющие указанному свойству.

Для вычисления степеней вершин создадим массив  $\deg$ , i-ый элемент которого  $\deg[i]$  будет содержать степень вершины i. Для заполнения этого массива при чтении очередного ребра uv необходимо увеличить на единицу значения элементов массива  $\deg[u]$  и  $\deg[v]$ . Далее, необходимо найти число вершин со степенью хотя бы k и номера таких вершин.

Приведем программную реализацию описанного алгоритма (см. листинг 1).

```
Листинг 1. Реализация алгоритма
read(n, m);
for i := 1 to m do begin
    read(u, v);
    inc(deg[u]);
    inc(deg[v]);
end;
read(k);
cnt := 0;
for i := 1 to n do begin
    if (deg[i] >= k) then begin
        inc(cnt);
    end;
end;
writeln(cnt);
for i := 1 to n do begin
    if (deg[i] >= k) then begin
        write(i, ' ');
    end;
end;
```

Время работы этого алгоритма составляет O(n + m).

## Литература

- 1. *Харари* Ф. Теория графов. М.: Мир, 1973.
- 2. Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р., Штайн К. Алгоритмы. Построение и анализ. М.: Вильямс, 2007.

