

# Динамическое программирование на деревьях

Минский ШАД. Осень

7 января 2015 г.

## 1 Тематические задачи

1. [1 балл] Дерево на  $n$  вершинах задано своим списком рёбер. На каждом ребре написан вес  $w_{a,b} \in \mathbb{R}$ . Необходимо за  $\mathcal{O}(n)$  предоставить вес самого тяжёлого простого пути (вес пути — сумма весов рёбер). Вес пустого пути считается равным нулю.

**Решение:** Подвесим дерево за любую вершину. Введём величину  $f(x)$  равную весу самого тяжёлого пути от вершины  $x$  до какой-либо вершины её поддерева (включая саму вершину  $x$ ). Введённую величину легко пересчитать через сыновей  $S_x$  вершины  $x$ , а именно:

$$f(x) = \max \left( 0, \max_{y \in S_x} (w_{x,y} + f(y)) \right)$$

Вычислять эту величину можно с помощью обхода в глубину.

Теперь для каждой вершины  $x$  найдём  $g(x)$  — вес самого тяжёлого простого пути среди таких, что вершина  $x$  является самой близкой (по количеству рёбер) к корню вершиной этого пути. Очевидно, что вес такого пути либо равен  $f(x)$ , либо  $\max_{y_1 \in S_x, y_2 \in S_x, y_1 \neq y_2} f(y_1) + w_{x,y_1} + f(y_2) + w_{x,y_2}$ .

Последнюю величину легко вычислить за  $\mathcal{O}(|S_x|)$  — нужно просто найти два максимума  $f(y) + w_{x,y}$  по  $S_x$ .

Таким образом, ответ на задачу —  $\max_x g(x)$

2. [3 балла] По дереву на  $n$  вершинах определить сколько существует различных (с точностью до переименования цветов) способов раскрасить дерево в  $m$  цветов, при условии, что вершины одного цвета должны образовывать связное множество.

## 2 Задачи на повторение

3. [1 балл] Задано прямоугольное поле размерами  $n \times m$ . В клетке с координатами  $(i, j)$  находится ровно  $a_{i,j} \in \mathbb{N}$  котиков. Нужно найти такой путь из клетки  $(1, 1)$  в клетку  $(n, m)$ , что суммарное количество котиков на пути будет максимально. Двигаться по пути можно только вправо, либо только вниз (т.е. разрешённые ходы  $(i, j) \rightarrow (i + 1, j)$  либо  $(i, j) \rightarrow (i, j + 1)$ ). Время работы должно составлять  $\mathcal{O}(nm)$
4. Задано поле, как в предыдущей задаче. Путь из клетки  $(1, 1)$  в клетку  $(n, m)$ , двигаясь только вправо либо вниз, назовём «путём сильной и независимой женщины». По пути сильная независимая женщина может в каждой клетке взять или не взять ровно одного кота (т.е. из одной клетки можно взять только одного, но можно брать хоть в каждой клетке пути). Надо сказать, сколько минимум нужно сильных независимых женщин, чтоб собрать всех котиков с поля.

- (a) [1 балл] Время решения должно быть  $\mathcal{O}(nm \times \sum a_{i,j})$   
(b) [2 балла] Время решения должно быть  $\mathcal{O}(nm)$

### 3 Практические задачи

5. [1 балл] Реализуйте решение задачи 1 (<http://unexisting/link/to/contest.yandex.ru>).  
6. [1 балл] Реализуйте задачу бинаризации корневого дерева (<http://second/unexisting/link/to/contest.yandex.ru>).

Задание	1	2	3	4	5	6	Сумма
Баллы	1	3	1	3	1	1	10