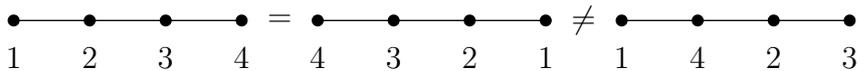


## Лекция 4. Теорема Кэли

Эта лекция приоткроет читателю дверь в такой большой и неустаревающий раздел математики, как перечислительная комбинаторика. Зададимся задачей перечислить все деревья на  $n$  вершинах. Оказывается, это довольно сложно из-за того, что у разных деревьев могут быть различные *симметрии* — такие перестановки множества вершин дерева в себя, что любая пара вершин, соединённых ребром переходит в пару вершин, соединённых ребром. Поэтому рассмотрим более простую задачу — будем считать количество помеченных деревьев на  $n$  вершинах.

**Определение 4.1.** *Помеченным деревом* называется дерево, у которого каждая вершина помечена некоторым числом.

Отметим, что каждое дерево мы будем считать несколько раз. При этом деревья, получающиеся друг из друга симметриями, будем считать одинаковыми.

**Пример 4.2.** 

**Теорема 4.3** (Кэли). *Число помеченных деревьев с  $n$  вершинами равно  $n^{n-2}$ .*

*Доказательство.* Считать деревья мы, конечно, не будем, а построим взаимно-однозначное соответствие между помеченными деревьями и кодами Прюфера.

Рассмотрим помеченное дерево на  $n$  вершинах и сопоставим ему код длины  $n - 2$  из символов  $x_1, \dots, x_n$ . Начнём выписывать по дереву код. Возьмём висячую вершину с наименьшим номером и запишем в код  $x$  с индексом, равным номеру вершины, с которой соединена выбранная висячая вершина. Затем удалим эту выбранную висячую вершину и повторим процедуру. Таким образом получится код из  $n - 2$  символов и ребро на двух вершинах — пора остановиться. Очевидно, разным помеченным деревьям сопоставляются разные коды.

Обратно, рассмотрим код. Степень любой вершины в этом дереве на 1 больше частоты, с которой переменная с индексом, равным номеру этой вершины, встречается в коде. Каждому символу кода по порядку слева направо будем сопоставлять вершину с номером, равным индексу символа, и выходящим из неё ребром. Ребро соединяет вершину с висячей вершиной, номер которой равен минимальному из не встречающихся в коде индексу. Последнее ребро дерева соединяет две вершины, степени которых меньше требуемых.

Теперь поймём, что же доказано. Мы установили взаимно-однозначное соответствие между помеченными деревьями на  $n$  вершинах и всевозможными последовательностями из символов  $x_1, \dots, x_n$  длины  $n - 2$ . Каждый элемент последовательности можно выбрать  $n$  способами, причём важен порядок, поэтому не надо ни на что делить. Всего членов последовательности  $n - 2$ .  $\square$