

## Комбинаторика V: Непересекающиеся пути и определители

▷ **Определение 1.** Будем называть граф  $\Gamma$  *направленным*, если на множестве его вершин задана *функция высоты*  $h$  (например, в целые числа). Ребра направленного графа будем считать ориентированным так, чтобы все они вели вниз.

Количество путей из вершины  $s$  в вершину  $t$  будем обозначать через  $P(s \rightarrow t)$ ; через  $P[S \rightarrow T]$  будем обозначать *матрицу* количеств путей из вершин из множества  $S$  в вершины из множества  $T$ .

**Задача 1.** Вычислите  $P(s \rightarrow t)$  для (всех узлов) квадратной решетки.

**Задача 2.** Количество пар *непересекающихся* путей на квадратной решетке, первый из которых ведет из  $s_1$  в  $t_1$ , а второй — из  $s_2$  в  $t_2$  равно<sup>1</sup> определителю матрицы путей

$$\begin{pmatrix} P(s_1 \rightarrow t_1) & P(s_2 \rightarrow t_1) \\ P(s_1 \rightarrow t_2) & P(s_2 \rightarrow t_2) \end{pmatrix}.$$

▷ **Определение 2.** *Произведение матриц* определяется формулой

$$(A \circ B)_{ij} = \sum_s A_{is} B_{sj}$$

(естественно, это определение имеет смысл только если количество столбцов матрицы  $A$  равно количеству строк матрицы  $B$ ).

**Задача 3.** Пусть  $\Gamma$  — направленный граф,  $a > b > c$ . Тогда

$$P[h^{-1}(a) \rightarrow h^{-1}(c)] = P[h^{-1}(b) \rightarrow h^{-1}(c)] \circ P[h^{-1}(a) \rightarrow h^{-1}(b)].$$

▷ **Определение 3.** *Определителем* квадратной матрицы  $(a_{ij})$  называется число

$$\det(a_{ij}) := \sum_{\sigma} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} a_{2\sigma(2)} \cdots a_{n\sigma(n)},$$

где суммирование ведется по всем перестановкам.

**Задача 4.** а) При перестановке двух строк матрицы определитель меняет знак. В частности, определитель матрицы с одинаковыми строками равен нулю.

б) При умножении строки матрицы на число  $\lambda$  определитель увеличивается в  $\lambda$  раз.

в) При прибавлении к  $i$ -й строке матрицы  $j$ -й строки, умноженной на число  $\lambda$ , определитель не меняется.

**Задача 5\*.** Свойства из предыдущей задачи вместе с нормировкой  $\det E = 1$  однозначно задают определитель.

**Задача 6 (лемма Линдстрёма–Гесселя–Вьено).** Сформулируйте и докажите

а) аналог утверждения задачи 2 для наборов из  $n$  путей;

б) обобщение последнего утверждения на произвольный направленный граф.

УКАЗАНИЕ. Попробуйте обойтись без формулы включений–исключений.

<sup>1</sup>По крайней мере, если точки  $s_i$  лежат на прямой  $y = -x$ , а точки  $t_i$  — на прямой  $x = c$ ; можете попробовать сформулировать и общее условие, при котором эта формула верна.

▷ **Определение 4.** *Определителем Вандермонда* называется многочлен

$$\Delta(x_1, \dots, x_n) := \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_1 & x_2 & \dots & x_n \\ x_1^2 & x_2^2 & \dots & x_n^2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ x_1^{n-1} & x_2^{n-1} & \dots & x_n^{n-1} \end{pmatrix}.$$

**Задача 7.** а) Вычислите определитель Вандермонда.

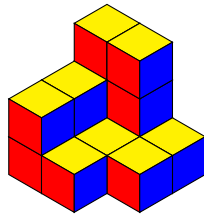
УКАЗАНИЕ. Какой ответ получается при  $n = 3$ ? А если разложить на множители?

б) Дан набор многочленов  $P_0, \dots, P_{n-1}$ , причем  $\deg P_i = i$ . Найдите определитель матрицы  $(P_{i-1}(x_j))$ .

**Задача 8.** Пусть  $a_1, \dots, a_n$  — набор натуральных чисел. Найдите количество непересекающихся наборов путей на квадратной решетке из точек  $(1 - i, i - 1)$  в точки  $(0, a_i)$ . Разумеется, требуется не только написать определитель, но и вычислить его.

**Задача 9.** Найдите число треугольных таблиц из  $n(n + 1)/2$  целых чисел с верхней строкой  $a_1, \dots, a_n$ , в которых каждое число не меньше левого верхнего соседа, но меньше правого верхнего соседа (“таблицы Гельфанда–Цетлина”).

▷ *Трехмерная диаграмма Юнга* — это башня из кубиков в углу комнаты в духе



(дайте формальное определение самостоятельно).

**Задача 10.** Найдите количество трехмерных диаграмм Юнга внутри коробки а)  $a \times b \times 1$ ; б)  $a \times b \times 2$ .

**Задача 11.** Количество трехмерных диаграмм Юнга внутри коробки  $a \times b \times c$  может быть найдено по *формуле Макмагона*

$$\prod \frac{i + j + k - 1}{i + j + k - 2},$$

где произведение ведется по ячейкам коробки (т. е. по  $1 \leq i \leq a, 1 \leq j \leq b, 1 \leq k \leq c$ ).

**Дополнительная часть: Миноры и матричная теорема о деревьях**

- ▷ **Определение 5.** *Минором* матрицы называется определитель ее (квадратной) подматрицы  $A_{IJ}$ , получающейся если оставить только элементы  $a_{ij}$ , такие что  $i \in I, j \in J$ .

**Задача 12.** Миноры произведения могут быть найдены по *формуле Коши–Бине*

$$\det(AB)_{IJ} = \sum_S \det A_{IS} \cdot \det B_{SJ},$$

где суммирование ведется по всем  $k$ -элементным подмножествам множества индексов<sup>2</sup>. В частности, для квадратных матриц определитель произведения равен произведению определителей.

УКАЗАНИЕ. Лемма LGV останется верна и если приписать ребрам графа произвольные веса.

- ▷ **Определение 6.** Пусть  $\Gamma$  — ориентированный граф. Его (ориентированной) *матрицей инцидентности* называется матрица  $\partial$ , строки которой соответствуют вершинам, столбцы — ребрам, а элементы определяются следующим образом

$$\partial_{ve} = \begin{cases} -1, & v \text{ — начало ребра } e; \\ 1, & v \text{ — конец ребра } e; \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases}$$

**Задача 13.** Пусть в графе  $\Gamma$  вершин на одну больше, чем ребер. Максимальный минор матрицы  $\Gamma$  равен  $\pm 1$ , если  $\Gamma$  является деревом, и 0 иначе.

**Задача 14.** Для произвольного графа  $\Gamma$  главный минор *матрицы Лапласа*  $\Delta = \partial\partial^*$  (где  $\partial^*$  — *транспонированная* матрица) равен числу остовных деревьев графа.

**Задача 15.** На диагонали матрицы  $\Delta$  стоят степени вершин, а вне диагонали —  $(-1)$  для пар вершин, соединенных ребром, и 0 для не соединенных.

**Задача 16.** Найдите число деревьев с  $n$  пронумерованными вершинами.

УКАЗАНИЕ. Примените матричную теорему к полному графу.

---

<sup>2</sup>Ср. с определением умножения матриц.