

## ОБ ОДНОМ СВОЙСТВЕ ЧИСЛОВЫХ ТАБЛИЦ

Шлейфер Ф.Г.

Немного истории. В 1963 году на московской олимпиаде была предложена следующая задача. В квадратную таблицу  $9 \times 9$  записаны попарно различные целые числа. Числа называются соседними, если они находятся в двух соседних клетках таблицы, т.е. в клетках с общей стороной. Показать, что найдутся два соседних числа с разностью большей или равной 6.

Решение основывалось на принципе Дирихле и заключалось в том, чтобы сначала выделить наименьшее и наибольшее числа в таблице, разность их больше или равна 80. Затем указать путь между ними, который проходит по соседним клеткам и содержит не более 17 клеток, включая выделенные. Тогда хотя бы при одном переходе на данном пути разность соседних чисел будет больше или равна  $80/16=5$ . Откуда же возьмётся разность 6? Если допустить, что разности 6 нет, то получим, что наименьшее и наибольшее числа находятся в противоположных угловых клетках и на всём пути все разности равны 5. Но путей-то существует много, а значит не могут все разности на этих путях быть равными 5.

Можно предположить, что число 6 не является лучшей оценкой для таблиц  $9 \times 9$ . Но какая она? Легко видеть, что эта оценка не превышает 9, т.к. можно заполнить таблицу числами от 1 до 81, сначала записав по порядку числа в первую строку, затем – во вторую и т.д. Об этой задаче мне рассказал руководитель математического кружка (А.М.Кауфман, заведующий кафедрой алгебры и геометрии Рязанского пединститута). Он добавил, что никто не знает лучшей оценки даже для таблицы  $9 \times 9$ . И вот я многократно возвращался к этой задаче, но решения не было. Через какое-то время догадался, что для таблицы  $9 \times 9$  лучшей оценкой является 9. Но догадка – это не доказательство! Доказательство я увидел перед сном, в комнате было темно, все уже спали. И произошло это летом 1965 года в ночь перед письменным экзаменом на мехмат МГУ. В 1970 году начал выходить журнал «Квант», и в конце августа 1971 г. я решил отнести туда рукопись. В декабре 1971 в «Кванте» было опубликовано другое решение этой задачи. Ответа я вообще не получил. Ниже приведу моё решение.

1. Пусть  $A$  – квадратная таблица размеров  $n \times n$ , заполненная попарно различными целыми числами. Среди разностей соседних чисел выберем наибольшую и будем её обозначать  $s(A)$ , и называть критической разностью данной таблицы  $A$ . На первом этапе (их всего два) основной идеей является "упорядочить" таблицу, причём так, чтобы критическая разность не возросла.

1а. Заменяем все числа таблицы на числа  $1, 2, 3, \dots, n^2$ . Делать это будем так. Если  $x$  – наименьшее число в таблице, то отнимем от всех чисел число  $(x-1)$ . При этом разности соседних чисел не изменятся, а наименьшим числом в таблице будет 1. Пусть уже в таблице имеются числа  $1, 2, \dots, k$ , а наименьшим среди остальных чисел является  $t$  ( $k+1 < t$ ). Тогда отнимем от всех чисел, начиная с  $t$  число  $t-k-1$ . Заметим, что вместо  $t$  будет стоять число  $k+1$ , и разности соседних чисел не возрастут, следовательно, не возрастёт и критическая разность.

1б. Во всех столбиках таблицы переставим все числа в порядке возрастания. Во-первых, в каждом столбике максимальная для него разность соседних чисел не может возрасти. Если Вам это очевидно, пропустите следующий абзац.

Пусть после перестановки чисел в столбике появились соседние числа  $b < c$  с "большой разностью". Разобьём все числа столбика на две части:  $V = \{\text{все числа данного столбика, меньшие или равные } b\}$  и  $S = \{\text{все числа данного столбика, большие или равные } c\}$ . Все числа столбика попадут либо в  $V$ , либо в  $S$ , т.к. в столбике нет чисел из промежутка  $(b, c)$ . Так вот, и до перестановки числа из  $V$  и  $S$  каким-то образом соседствовали, причём в этом месте разность должна быть по меньшей мере  $c-b$  или больше.

Во-вторых, новые разности соседних чисел по строкам также не превысят наибольшей из прежних разностей. И это уже не очевидно. Чтобы это доказать, рассмотрим содержимое двух первых (соседних) столбиков после перестановки:  $b_1 < b_2 < \dots < b_n$  и  $c_1 < c_2 < \dots < c_n$ . И пусть наибольшая разность для пар соответствующих чисел:  $c_k - b_k$ . Рассмотрим множество чисел  $V = \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$  из первого столбика и множество чисел  $S = \{c_k, c_{k+1}, \dots, c_n\}$  из второго столбика. Так как в обоих множествах вместе имеется более  $n$  чисел, то какие-то их члены (один из  $V$  и один из  $S$ ) были соседними до перестановки, и разность их равна  $c_k - b_k$  или больше. Вот и всё.

После упорядочивания чисел по столбикам ничто нам не мешает упорядочить их по строкам. Затем снова упорядочим по столбикам, и снова по строкам и т.д. до конца, т.е. до момента, когда упорядочивать уже нечего. А наступит ли конец? Различных таблиц, заполненных числами от 1 до  $n^2$ , хоть и много, но не более  $(n^2)!$ . Следовательно, ещё нужно рассмотреть ситуацию с циклом. Пусть некоторая цепочка преобразований таблицы (о которых говорили выше) приводит к таблице, которая уже была в начале. Рассмотрим самое маленькое число  $d$ , которое хоть раз участвует в цепочке преобразований (т.е. перемещается). Заметим, что каждое преобразование либо вообще не затрагивает  $d$ , либо передвигает его вверх или влево, но никогда назад! Тогда как же  $d$  сможет вернуться на первоначальное место? Всё, получили "упорядоченную" таблицу. С ней и будем иметь дело в пункте 2.

2. В "упорядоченной" таблице для каждого числа  $f$  ( $1 < f \leq n^2$ ) можно нарисовать непрерывную линию-границу по сторонам клеток так, что все числа меньшие  $f$  окажутся по одну её сторону, а большие  $f$  и само  $f$  – по другую. Причём, если пройтись по звеньям границы из конца в конец, то путь будет идти либо вверх и направо, либо вниз и налево. Обозначим левый нижний конец границы через  $L$ , а правый верхний конец – через  $R$ .

Пусть теперь  $f$  пробегает все числовые значения от 2 до  $n^2$ . Как будут себя вести концы границы  $L$  и  $R$ ? Легко видеть, что они будут "лениво" двигаться:  $L$  сначала вниз и затем вправо,  $R$  сначала вправо и затем вниз. Что значит "лениво"? А то, что при некоторых изменениях  $f$  концы границы вообще могут не двигаться, а при других изменениях  $f$  будет двигаться только один из концов, причём на длину стороны клетки. Следовательно, при увеличении  $f$  можно засечь момент, когда  $L$  и  $R$  окажутся на противоположных краях таблицы. Примем для определённости, что  $L$  и  $R$  оказались на левом и, соответственно, правом краях таблицы. Тогда мы увидим ровно  $n$  пар вертикально соседних чисел, разделённых границей. Выпишем в порядке возрастания числа из этих пар, лежащие выше (ниже) границы:  $a_1 < a_2 < \dots < a_n$  ( $b_1 < b_2 < \dots < b_n$ ). По определению границы имеет место неравенство  $a_n < f = b_1$ . Обозначим через  $b_i$  – число, стоящее под  $a_i$ , тогда  $n-1 \leq a_n - a_1 < f - a_1 \leq b_i - a_1$ , т.е.  $n \leq b_i - a_1$ . Итак, доказано, что  $n \leq s(A)$ .

3. В благодарность за Ваше терпение Вам положен бонус: приведу и докажу ещё один факт. А именно, если  $s(A) = n$ , то в таблице можно найти не менее  $2n-2$  пар соседних чисел с разностью  $n$ . Изложенный метод позволяет это сделать. Сначала вернёмся к пункту 1 и проверим, что та экзекуция, которой мы подвергаем таблицу, не приводит к увеличению количества критических разностей равных  $n$ . Для пункта 1а это очевидно. Почему это также верно для пункта 1б? Потому что, получив новую критическую разность (они обозначались через  $c-b$  и  $c_k-b_k$ ), заключаем, что она имела место и до перестановки (т.е числа  $c$  и  $b$ , а также числа  $c_k$  и  $b_k$  были соседними и до перестановки). Итак, таблица уже "упорядоченная". Теперь дело за малым (за пунктом 2). Отметим сначала, что ни при каком положении границы к ней не могут примыкать с одной стороны более  $n$  клеток, т.к. это сразу бы приводило к разности большей  $n$ . Выше мы договорились, что  $L$  и  $R$  попадают на левый и, соответственно, правый края таблицы. Пусть впервые это происходит для числа  $f$  и в последний раз – для числа  $q$ . Обозначим соответствующие границы через  $\Gamma_1$  и  $\Gamma_2$ , а диагональ таблицы, соединяющую левый нижний угол с правым верхним –  $D$ . Отметим, что  $n$  пар вертикально соседних чисел, разделённых каждой из границ  $\Gamma_1$  и  $\Gamma_2$  дают разности равные  $n$ . Но вполне может оказаться, что некоторые из этих пар совпадают. Наша цель

показать, что вся граница  $\Gamma_1$  ( $\Gamma_2$ ), кроме единственного звена примыкающего к правому (левому) краю таблицы, находится выше (соответственно ниже)  $D$ . Во-первых, в  $\Gamma_1$  и  $\Gamma_2$  не могут встретиться два соседних вертикальных звена, т.к. это сразу привело бы к  $n+1$  клеткам, примыкающим к границе ( $n$  вертикально соседних клеток имеются для  $\Gamma_1$  и  $\Gamma_2$ ). Во-вторых, второе звено (от  $R$ ) в  $\Gamma_1$  и второе звено (от  $L$ ) в  $\Gamma_2$  являются горизонтальными. Допустим, что второе звено в  $\Gamma_1$  вертикальное. Согласно определению числа  $f$ , конец  $R$  границы для числа  $f-1$  находится на верхнем крае таблицы (в частности, число  $f-1$  находится в правом верхнем углу таблицы). Причём к этой границе примыкают снизу более  $n$  клеток – противоречие. Доказательство для  $\Gamma_2$  аналогично. Итак, показали, что все звенья границы  $\Gamma_1$  ( $\Gamma_2$ ), кроме единственного звена, примыкающего к правому (левому) краю таблицы, находятся выше (соответственно ниже)  $D$ . Таким образом, можно указать  $n-1$  пар вертикально соседних чисел с разностью  $n$ , разделённых границей  $\Gamma_1$ , причём в каждой паре есть число, которое находится выше  $D$ . Аналогично можно указать  $n-1$  пар вертикально соседних чисел с разностью  $n$ , разделённых границей  $\Gamma_2$ , причём в каждой паре есть число, которое находится ниже  $D$ . Уф!