Нулевые суммы векторов

Захаров Дмитрий

**Теорема 1 (Эрдёш, Гинзбург, Зив, 1961).** Пусть  $A = a_1, a_2, \ldots, a_{2n-1}$  и  $a_i \in \mathbb{N}$ . Тогда  $\exists I \subset A: |I| = n, \sum I$ :n. Примечание. При |A| < 2n-1 утверждение неверно, например, если в A n-1 единица и n-1 ноль.

**Лемма 2.** Достаточно доказать 1 для  $n \in \mathbb{P}$ .

Доказательство. Пусть 1 доказана для чисел m и n. Докажем её для mn. Возьмём числа  $a_1, a_2, \ldots, a_{2mn-1}$ . Рассмотрим первые 2n-1 из них. Из них найдутся n, сумма которых кратна n. Уберём их из последовательности  $a_i$  и поставим в сторону. У нас останется последовательность, в которой на n меньше чисел. Так можно делать 2m-1 раз, после чего у нас останутся 2m-1 групп чисел, сумма в каждой из которых кратна n (и в каждой из которых n чисел). Тогда среди них найдутся m, общая сумма в которых делится на mn, что и доказывает теорему.

**Лемма 3.** Пусть  $p \in \mathbb{P}$ . Тогда  $\binom{2p-1}{p} \equiv 1 \mod p$  и  $\binom{2p-1-j}{p-j}$ :p для 0 < j < p. **Доказательство.** Первое утверждение:

$$1 + \binom{2p}{p} + 1 = \sum_{k} \binom{2p}{k} = 2^{2p} \equiv 4 \mod p \implies \binom{2p}{p} \equiv 2 \mod p \implies \binom{2p-1}{p} \equiv 1 \mod p.$$

Второе утверждение:

$$\binom{2p-1-j}{p-j} = \frac{(2p-1-j)!}{(p-j)!(p-1)!}$$
 и числитель делится на  $p$ , а знаменатель нет.  $\blacksquare$ 

Доказательство теоремы 1 #1. Допустим, что  $\forall I \subset A: \sum_{i=1}^{n} I \not\equiv 0 \mod p$ . Рассмотрим S — сумму по всем множествам I выражения  $(\sum_{i=1}^{n} I)^{p-1}$ . Заметим, что  $S \equiv \binom{2p-1}{p} \mod p$ . С другой стороны, верно

$$S = \sum_{\sum k_i = p} \left( a_{i_1}^{k_1} \cdot a_{i_2}^{k_2} \cdot \ldots \cdot a_{i_t}^{k_t} \cdot \begin{pmatrix} 2p - 1 - t \\ p - t \end{pmatrix} \right).$$

Так как каждый такой биномиальный коэффициент кратен p по 3, то и вся сумма кратна, но она сравнима с 1 — противоречие.

Пусть  $p \in \mathbb{P}$ . Обозначим  $\mathbb{F}_p$  — поле остатков по модулю p.

Лемма 4 (упражнение). Пусть  $P(x) \in \mathbb{F}_p[x], \deg P < n, \forall x \in \mathbb{F}_p \ P(x) = 0.$  Тогда  $P(x) \equiv 0$ . Подсказка: используйте деление с остатком.

**Лемма 5 (упражнение).** Придумайте контрпример к 4 при составном p и старшем коэффициенте 1.

**Определение 1.** Назовём многочлен  $P \in \mathbb{F}[x_1, \dots, x_n]$  полилинейным, если в его мономах нет множителей вида  $x_i^{\alpha}$  при  $\alpha > 1$ .

**Лемма 6.** Пусть  $P \in \mathbb{F}[x_1, \dots, x_n]$  полилинейный и для каждого набора из n нулей и единиц P(набора) = 0. Тогда  $P \equiv 0$ .

**Доказательство.** Используем индукцию. При n=0 очевидно. **Шаг индукции.** 

$$P(x_1, \dots, x_n, x_{n+1}) = Q(x_1, \dots, x_n) + x_{n+1}R(x_1, \dots, x_n).$$

Зафиксируем набор из n нулей и единиц. Для данного набора  $P(x_1, \ldots, x_{n+1}) = 0$  в нуле и единице, значит, Q и R удовлетворяют предположению индукции.

**Лемма 7 (понижение степеней).** Пусть  $P \in \mathbb{F}[x_1, \dots, x_n]$  принимает нули во всех точках множества  $\{0,1\}^n$ . Тогда он равен тождественно нулю по модулю  $x^2 - x$ .

**Доказательство теоремы 1** #2. Пусть  $a_1, \ldots, a_{2p-1} \in \mathbb{F}_p$ . Рассмотрим систему сравнений:

$$\begin{cases} a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_{2p-1} x_{2p-1} \equiv 0 \mod p \\ x_1 + x_2 + \dots + x_{2p-1} \equiv 0 \mod p \end{cases}$$
 (1)

Если существует решение системы 1 в полилинейных многочленах от  $x_i$ , то теорема доказана. Рассмотрим  $P(v) = \left(1-(\sum a_i v_i)^{p-1}\right)\left(1-(\sum v_i)^{p-1}\right)$ . Пусть теорема неверна. Тогда для любого ненулевого набора x сравнение не получится, т.е.  $P(v) = \delta_{v,(0,0,\ldots)}$ . Тогда по 7 верно  $P(v) \equiv (1-v_1)(1-v_2)\ldots(1-v_{2p-1})$ . Но степень левой части 2p-2, а правой 2p-1— противоречие.

## Обобщения ЭГЗ

. Задача. Найти f(n,d) — наименьшее такое k, что для любого набора U из k векторов в  $\mathbb{Z}^d$  найдётся такое множество  $I\colon |I|=n, I\subset U, \forall j\leq d\sum_{v\in I}v_j$ :n.

**Теорема 8.**  $f(n,d) \ge 2^d(n-1) + 1$ .

**Доказательство.** Рассмотрим набор U такой, что каждая из строк из  $\{0,1\}^d$  входит в него n-1 раз. Очевидно, что сумма любых n из них по каждой координате входит в интервал [0,n-1] и все нули быть не могут, т.е. такого множества I нет.

**Лемма 9.** Если для  $n = n_1$  и  $n = n_2$  верно  $f(n,d) \le c(n-1) + 1$ , то это верно и для  $n = n_1 n_2$ , где c — константа, не зависящая от n (она может зависеть от d).

Доказательство. Аналогично 2.

**Теорема 10 (Edel, Erscholz).** f(n,3) > 9n - 8 при нечётных n.

Набор точек плохой, если в нём нет подмножества I размера n, сумма координат которых делится на n (по каждой координате).

**Лемма 11.** Наборы:  $\binom{0}{0}\binom{0}{2}\binom{2}{0}\binom{2}{0}\binom{2}{2}$  (по n-1 штук) и  $\binom{0}{1}\binom{1}{0}\binom{1}{2}\binom{2}{1}$  (тоже по n-1 штук) плохие.

Доказательство. Для первого набора это очевидно. Пусть мы взяли векторы второго набора с коэффициентами  $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ . Заметим, что сумма первых координат взятых нами векторов равна n (не 0 и не 2n), значит,  $\alpha = \delta$ . С другой стороны, сумма вторых координат тоже равна n, значит,  $\beta = \gamma$ . Тогда  $n = \alpha + \beta + \gamma + \delta = 2\alpha + 2\beta$  — чётное — противоречие.

Доказательство теоремы 10. Рассмотрим набор по n-1 каждого из следующих векторов: (1,0,0), (1,2,0), (1,0,2), (1,2,2), (2,0,1), (2,1,0), (2,1,2), (2,2,1), (3,1,1). Заметим, что последние две координаты первой четвёрки совпадают с первым набором из 11, а второй четвёрки — с вторым набором оттуда же. Пусть мы берём эти вектора с количествами  $\alpha_1, \alpha_2, \ldots, \alpha_9$ .

Лемма 12.  $\alpha_9 \neq 0$ .

Доказательство. Пусть  $\alpha_9 = 0$ . Тогда чтобы сумма x единиц и n - x двоек делилась на n, x должно делиться на n, т.е. все вектора либо из первой четвёрки, либо из второй, что противоречит 11.

**Лемма 13.** Сумма по второй и третьей координатах равна n, а по первой — 2n. Доказательство. Сумма по второй и третьей координатах может быть либо 0, либо n, либо 2n, причём у нас есть единица. Для первой координаты аналогично.

**Конец доказательства.** Заметим, что сумма координат каждого вектора нечётна, а т.к. n тоже нечётно, суммарная координата должна быть нечётной. С другой стороны, она равна 4n — противоречие.

**Теорема 14.**  $f(n,d) \geq 2^d \left(\frac{9}{8}\right)^{\left[\frac{d}{3}\right]}$  для нечётных n.

**Доказательство.** Для d:3 доказательство аналогично 8. В противном случае добавим несколько пар (0,1) в конце.

**Теорема 15 (упражнение).** При  $n = 2^k$  оценка из 8 точная.

**Лемма 16.** Пусть сумма векторов  $\binom{x_1}{y_1}, \ldots, \binom{x_{3n}}{y_{3n}}$  равна 0. Тогда множество этих векторов хорошее.

**Доказательство.** Рассмотрим систему сравнений от 3p-1 переменной  $\alpha_i$ :

$$\begin{cases} \sum \alpha_i x_i \equiv 0 \mod p \\ \sum \alpha_i y_i \equiv 0 \mod p \\ \sum \alpha_i \equiv 0 \mod p \end{cases}$$
 (2)

Рассмотрим многочлен

$$P(\alpha_1, \dots, \alpha_{3p-1}) = \left(1 - \left(\sum \alpha_i x_i\right)^{p-1}\right) \cdot \left(1 - \left(\sum \alpha_i y_i\right)^{p-1}\right) \cdot \left(1 - \left(\sum \alpha_i\right)^{p-1}\right).$$

Если ненулевых решений в  $\alpha_n \in \{0,1\}$  у 2 нет, то по 7 верно  $P(v) \equiv (1-v_1)(1-v_2)\dots(1-v_{3p-1}),$  но степень многочлена равна 3p-3 < 3p-1. Следовательно, у системы есть решение. Тогда если в решении  $\sum \alpha_i = p$ , то задача решена, иначе  $\sum \alpha_i = 2p$  и можно взять «дополнение».

**Теорема 17 (Роньяи, 2007).**  $f(p,2) \leq 4p-2$  для  $p \in \mathbb{P}$ . Доказательство. Пусть есть 4p-2 вектора  $\binom{x_1}{y_1}, \ldots, \binom{x_{4p-2}}{y_{4p-2}}$ . Рассмотрим много-

$$P(\alpha_1, \dots, \alpha_{4p-2}) = \left(1 - \left(\sum \alpha_i x_i\right)^{p-1}\right) \cdot \left(1 - \left(\sum \alpha_i y_i\right)^{p-1}\right) \cdot \left(1 - \left(\sum \alpha_i\right)^{p-1}\right) \cdot (\sigma_p(\alpha_i) - 2),$$

где  $\sigma_n(v) = \sum_{I \subset v, |I| = n} \prod_{\alpha \in I} \alpha$ . Если у P есть ненулевое решение в  $\{0,1\}^{4p-2}$ , то задача решена. Действительно,  $\sum \alpha_i \in \{p,2p,3p\}$  из-за третьей скобки,  $\sum \alpha_i \binom{x_i}{y_i} \equiv 0 \mod p$  из-за 1-й и 2-й скобки. Если  $\sum \alpha_i = p$ , то мы нашли сумму. Если  $\sum \alpha_i = 3p$ , то из-за 16 мы победили. Иначе  $\sigma_p(\alpha_i) = \binom{2p}{p} \equiv 2 \mod p$ , т.е. это не решение системы. Иначе этот многочлен (степени 4p-3) по 7 тождественно равен многочлену степени 4p-2 — противоречие.

**Теорема 18 (Рейхер).** f(n,2) = 4n - 3.

**Лемма 19.**  $f(3,d) \leq 2 \cdot 3^d + 1$ .

**Доказательство.** Если есть хотя бы столько векторов, то среди них будут 3 одинаковых по модулю 3 и их сумма даст 0.

Теорема 20. 
$$f(3,d) \le 6 \sum_{a+2b \le 2d/3} {d \choose a, b}$$
.

**Теорема 21.** Если 20, то для достаточно больших d выполняется  $f(3,d) \leq 2,752^d$ . Доказательство. Применим 20. Рассмотрим многочлен  $P(x) = (1+x+x^2)^d = \sum C_k x^k$ . Заметим, что  $C_k = \sum_{a+2b=k} {d \choose a,b}$ . Мы знаем, что  $f(3,d) \leq 6 \sum_{i \leq 2d/3} c_i$ .

Лемма 22.  $c_k \leq 2,7515^k$ .

Доказательство. Если  $x \ge 0$ , то  $P(x) \ge C_{2d/3} x^{2d/3}$ , т.е.  $C_{2d/3} \le x^{-2d/3} (1+x+x^2)^d$ . Возьмём  $x = 0,84^3$ . Тогда  $C_{2d/3} \le (0,84^{-2}+0,84+0,84^4)^d < 2,7515^d$ . Из этой формулы также видно, что предыдущие коэффициенты меньше.

**Лемма 23.** Пусть есть система \* из m линейных уравнений вида  $\sum a_i x_i = 0$  и n неизвестных, причём n > m. Тогда существует решение с хотя бы n - m ненулевыми неизвестными.

**Доказательство.** Рассмотрим решение системы  $(x_1, \ldots, x_n)$  с максимальным числом ненулевых координат. Пусть их не больше, чем n-m-1. Для простоты можно считать, что это координаты  $x_1, \ldots, x_{n-m-1}$ . Рассмотрим такую систему:

$$\begin{cases} * \\ x_1 = 0 \\ x_2 = 0 \\ \vdots \\ x_{n-m-1} = 0 \end{cases}$$
 (3)

У неё есть ненулевое решение  $(y_1, \ldots, y_n)$ . Тогда  $z_i = x_i + y_i$  — тоже решение и у него меньше нулей — противоречие.

## *d*-мерные матрицы. Ранг

**Определение 2.** d-мерная матрица  $A = A(i_1, \ldots, i_d)$  имеет ранг 1, если есть такое t, что  $A(i_1, \ldots, i_d) = B(i_t)C(i_1, \ldots, i_{t-1}, i_{t+1}, \ldots, i_d)$ .

**Определение 3.** Ранг d-мерной матрицы A — наименьшее такое r, что A можно представить в виде суммы r матриц ранга 1.

**Определение 4.** Матрица называется диагональной, если все её ненулевые числа стоят на диагонали  $i_1=i_2=\ldots=i_d$ .

Лемма 24. Ранг диагональной матрицы равен числу ненулевых коэффициентов.

Доказательство теоремы 20. Пусть  $X = \{x_1, \dots, x_m\} \subset \mathbb{F}_3^d$ . Допустим, что не существует таких i, j, k, что  $x_i + x_j + x_k = 0$ . Тогда каждый вектор повторяется не более двух раз. Также можно считать, что они все различны (после такого преобразования суммарное число векторов уменьшится не более чем в 2 раза). Рассмотрим такой многочлен от 3d переменных:

$$P(\vec{u}, \vec{v}, \vec{w}) = \prod_{i=1}^{d} ((u_i + v_i + w_i)^2 - 1).$$

По предположению, если u, v, w не все одинаковы и из множества  $x_i$ , то P(u, v, w) = 0. Действительно,  $u + v + w \neq 0$  и  $u + 2v = u - v \neq 0$ , в обоих случаях произведение 0. Будем интерпретировать P как матрицу  $3^d \times 3^d \times 3^d$ . Оценим  $rank\ P$ .

Лемма 25.  $rank P \ge \frac{m}{2}$ .

**Доказательство.** Ранг матрицы не больше ранга подматрицы, а подматрица P(u, v, w) при  $u, v, w \in X$  диагональна. Значит, по 24 выполняется  $rank \ P \leq \frac{m}{2}$ .

Лемма 26. 
$$rank P \leq 3 \sum_{a+2b \leq 2d/3} {d \choose a, b}$$
.

Доказательство. Раскроем в многочлене скобки:

$$P(\vec{u}, \vec{v}, \vec{w}) = \prod_{i=1}^{d} ((u_i + v_i + w_i)^2 - 1) = \sum \dots \underbrace{u_{...}^{\leq 2d \text{ букв}}}_{i...}.$$

Заметим, что множителей с какой-то буквой (из u,v,w) не более  $\frac{2d}{3}$ . Поэтому

$$P(\vec{u},\vec{v},\vec{w}) = \sum u^{\cdots}_{\cdots} \cdot Q(\vec{v},\vec{w}) + \sum v^{\cdots}_{\cdots} \cdot R(\vec{u},\vec{w}) + \sum w^{\cdots}_{\cdots} \cdot S(\vec{u},\vec{v}),$$

где в каждой сумме участвуют члены с достаточно малым кол-вом вынесенных переменных (например, в первой сумме количество  $u_i$  не больше  $\frac{2d}{3}$ ). Заметим, что это представление P в виде суммы нужного количества матриц ранга не более 1.

**Определение 5.** Пусть A-d-матрица,  $\vec{v}$  — вектор в  $\mathbb{F}^n$ , где n — размер каждого ребра A (считаем, что A кубическая). Определим свёртку  $A\times v$  как (d-1)-матрицу такую, что  $(A\times\vec{v})(i_1,\ldots,i_{d-1})=\sum\limits_{i_d=1}^n v_(i_d)A(i_1,\ldots,i_d),$ 

Доказательство леммы 24. Доказываем по индукции по количеству измерений. Пусть  $A = A_1 + \ldots + A_r$ , где у  $A_i$  ранг 1, и на диагонали ненулевые числа (иначе можно рассматривать подматрицу). Пусть для первых s матриц выполняется  $A_i(\vec{j}) = B_i(j_1, \ldots, j_{d-1})C_i(j_d)$ . Заметим, что по 23 существует вектор v такой, что:

- $(v, C_i) = 0 \ \forall i = 1, \dots, s$  (скалярное произведение);
- v имеет хотя бы n-s ненулевых координат.

Заметим, что  $A \times v = A_{s+1} \times v + A_{s+2} \times v + \ldots + A_r \times v$ , и все коэффициенты в этих слагаемых ненулевые. По предположению индукции лемма доказана.