

Курс “Методы линейной алгебры в теории приближений”. Лекция 5. Гамма-2 норма и аппроксимативный ранг

28 октября 2023 г.

Факторизационная γ_2 -норма. Пусть A — вещественная $m \times n$ матрица.

Определение. Гамма-2 нормой матрицы A (обозначение: $\gamma_2(A)$) называется минимальное число C , такое что A можно представить в виде $A_{i,j} = \langle x_i, y_j \rangle$, где $x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_n$ лежат в некотором евклидовом пространстве и $|x_i| \cdot |y_j| \leq C$ при всех i, j .

Несколько замечаний. Во-первых, прослеживается аналогия с обычным рангом матрицы, только в нём ограничивается не длина, а размерность векторов. Далее, можно считать, что $x_i, y_j \in \mathbb{R}^{m+n}$ (рассматриваем подпространство, натянутое на эти вектора). Поэтому, в частности, минимум C достигается.

Обобщение. Пусть $T: X \rightarrow Y$ оператор между нормированными пространствами. Определим факторизационную $\Gamma_2(X, Y)$ -норму этого оператора. Рассмотрим факторизацию вида $T = RS$, где $S: X \rightarrow H$, $R: H \rightarrow Y$, и H — гильбертово пространство. Ясно, что $\|T\|_{X \rightarrow Y} \leq \|R\|_{H \rightarrow Y} \cdot \|S\|_{X \rightarrow H}$. Точная нижняя грань произведений $\|R\| \cdot \|S\|$ и называется Γ_2 -нормой T .

Утверждение. $\|T\|_{\Gamma_2(X, Y)} \leq \|T\|_{X \rightarrow Y} \cdot \sqrt{\text{rank } T}$.

Доказательство. Мы воспользуемся известной теоремой Джона. Она гласит, что для любого выпуклого тела $K \subset \mathbb{R}^n$ его эллипсоид максимального объёма \mathcal{E} (т.е. эллипсоид $\mathcal{E} \subset K$ имеющий максимальный объём) обладает свойством $K \subset n\mathcal{E}$. Нам потребуется случай центрально-

симметричного K , в котором результат сильнее:

$$K \subset n^{1/2}\mathcal{E}.$$

Удобно вести разговор на языке нормированных пространств. Пусть V это n -мерное нормированное пространство (с шаром K). Тогда найдётся оператор $u: V \rightarrow \ell_2^n$ (можно считать u тождественным, а евклидову норму взять с шаром \mathcal{E}), такое что

$$\|u\| \leq n^{1/2}, \quad \|u^{-1}\| \leq 1. \quad (1)$$

Итак, рассмотрим $L := \text{Im } T \subset Y$. Это n -мерное пространство ($n = \text{rank } T$). Возьмём $u: L \rightarrow \ell_2^n$ из (1) и факторизуем

$$T = u^{-1}(uT), \quad \|u^{-1}\| \cdot \|uT\| \leq \|T\| \cdot \|u\| \cdot \|u^{-1}\| \leq n^{1/2}\|T\|.$$

□

Теперь поймём, почему $\Gamma_2(X, Y)$ это обобщение $\gamma_2(A)$. Действительно, посмотрим на A как на оператор $\ell_1^n \rightarrow \ell_\infty^m$. Факторизация это представление A в виде $A = BC$. При этом, как мы знаем, $\|C\|_{\ell_1^n \rightarrow \ell_2^m}$ это максимальная евклидова длина столбцов C , а $\|B\|_{\ell_2 \rightarrow \ell_\infty^m}$ это максимальная длина строк B . Значит, факторизация даёт представление вида $A_{i,j} = \langle B_i, C^j \rangle$ с соответствующим ограничением на длины, поэтому

$$\gamma_2(A) = \|A\|_{\Gamma_2(\ell_1, \ell_\infty)}.$$

Следствие. $\gamma_2(A) \leq \sqrt{\text{rank } K} \cdot \max |A_{i,j}|$.

Положим $\gamma_{2,\varepsilon}(A) := \min\{\gamma_2(B) : \max |A_{i,j} - B_{i,j}| \leq \varepsilon\}$. Тогда для любой приближающей матрицы B имеем

$$\gamma_{2,\varepsilon}(A) \leq \gamma_2(B) \leq \sqrt{\text{rank } B} \|B\|_\infty,$$

откуда

$$\text{rank}_\varepsilon(A) \geq \frac{\gamma_{2,\varepsilon}(A)^2}{(\|A\|_{1 \rightarrow \infty} + \varepsilon)^2}.$$

Эта оценка полезна, т.к. величину $\gamma_{2,\varepsilon}$ гораздо проще контролировать, чем rank_ε (выпуклая задача).

Неравенство Гротендика. Для дальнейшего нам понадобится

Теорема 1. (Гротендикус) Для любой вещественной матрицы M имеем

$$\max_{\substack{\{x_i\}, \{y_j\} \in \ell_2 \\ |x_i|, |y_j| \leq 1}} \sum_{i,j} M_{i,j} \langle x_i, y_j \rangle \leq K_G \max_{x_i, y_j \in [-1, 1]} \sum_{i,j} M_{i,j} x_i y_j,$$

где K_G — абсолютная постоянная.

Замечания. В левой части берём максимум по векторам в гильбертовом пространстве, но, опять-таки, можно ограничиться \mathbb{R}^{m+n} . В левой части можно заменить максимум по $x_i, y_j \in [-1, 1]$ на максимум по $x_i, y_j \in \{-1, 1\}$, поскольку максимум по выпуклому множеству (кубу) достигается в крайних точках (вершинах). Число K_G называется константой Гротендика, оно хорошо изучено, $K_G \approx 1.4$.

Доказательство. Иногда удобно реализовать гильбертово пространство как гауссово пространство. Т.е. мы считаем, что x_i, y_j это гауссовые случайные величины ξ_i, η_j , а скалярное произведение это $E\xi\eta$. (Формально: рассмотрим стандартные независимые случайные величины Z_1, \dots, Z_N и N -мерное пространство, состоящее из их линейных комбинаций, тогда $\langle \xi, \eta \rangle = E\xi\eta$ задаёт на нём структуру скалярного произведения; как уже было сказано, нам достаточно брать x_i, y_j из такого пространства для $N = m + n$; хотя можно и $N = \infty$.)

Итак, нужно оценить $\sum M_{i,j} E\xi_i\eta_j$, если известно что $\|\xi_i\| = (E\xi_i^2)^{1/2} \leq 1$, $\|\eta_j\| \leq 1$. Пусть $K_{m,n}$ это максимум таких сумм по всем матрицам M размера $m \times n$, для которых $\sum_{x_i, y_j \in [-1, 1]} M_{i,j} x_i y_j \leq 1$. Требуется доказать, что числа $K_{m,n}$ равномерно ограничены.

Выберем абсолютную постоянную L такую что $E|\xi|^2 \mathbf{1}\{|\xi| > L\} < 1/100$ для стандартной нормальной ξ . Пусть $\xi^L = \xi \mathbf{1}\{|\xi| \leq L\}$ это “резка”. Тогда

$$\sum M_{i,j} E\xi_i\eta_j = E \sum M_{i,j} \xi_i^L \eta_j^L + \sum M_{i,j} E\xi_i^L (\eta_j - \eta_j^L) + \sum M_{i,j} E(\xi_i - \xi_i^L) \eta_j.$$

Рассмотрим первое слагаемое. Оно поточечно не превосходит L^2 , поэтому и мат. ожидание $\leq L^2$. Второе слагаемое не превосходит $K_{m,n}/100$, поскольку норма первого сомножителя всегда не больше единицы, а второго не больше $1/100$. Аналогично, третье слагаемое не больше $K_{m,n}/100$. Отсюда $K_{m,n} \leq L^2 + K_{m,n}/50$, ч.т.д. \square

Неравенство Гротендика позволяет найти двойственную норму

$$\gamma_2^*(A) := \max_{\gamma_2(B) \leq 1} \langle A, B \rangle, \quad \text{где } \langle A, B \rangle := \sum A_{i,j} B_{i,j}.$$

Условие $\gamma_2(B) \leq 1$ эквивалентно тому, что $B_{i,j} = \langle x_i, y_j \rangle$ для векторов в единичном евклидовом шаре, поэтому

$$\gamma_2^*(A) := \max_{|x_i|, |y_j| \leq 1} \sum A_{i,j} x_i y_j.$$

В силу неравенства Гротендика,

$$\|A\|_{\infty \rightarrow 1} \leq \max_{|x_i|, |y_j| \leq 1} \sum A_{i,j} x_i y_j \leq K_G \max_{x_i, y_j \in [-1, 1]} \sum A_{i,j} x_i y_j = K_G \|A\|_{\infty \rightarrow 1}.$$

Окончательно, $\gamma_2^*(A) \asymp \|A\|_{\infty \rightarrow 1}$.

Оценка n -членных приближений. Напомним определение. Пусть D — множество в нормированном пространстве X (“словарь”), $x \in X$. Величиной наилучшего n -членного приближения x по словарю D называется

$$\sigma_n(x, D) := \inf_{g_1, \dots, g_n \in D} \inf_{c_1, \dots, c_n \in \mathbb{R}} \|x - \sum_{k=1}^n c_k g_k\|.$$

При оценке n -членных приближений ключевую роль играет $A_1(D)$ -норма. Единичный шар в этой норме это просто $\text{conv}(D \cup (-D))$, т.е. он состоит из векторов, представимых (с любой точностью) в виде $\sum c_k g_k$, $\sum |c_k| \leq 1$.

Утверждение. Пусть X — линейное пространство, $Y \subset X^*$ конечное множество, $M := |Y| \geq 2$. Рассмотрим норму

$$\|x\|_Y := \max_{y \in Y} |\langle x, y \rangle|.$$

Пусть словарь $D \subset X$ таков что $\|g\|_Y \leq 1$ для всех $g \in D$. Тогда

$$\sigma_n(x, D)_Y \leq C n^{-1/2} \log^{1/2}(M) \cdot \|x\|_{A_1(D)}. \quad (2)$$

Доказательство. Пусть $\|x\|_{A_1(D)} \leq 1$, тогда $x \approx \sum_{k=1}^N c_k g_k$, $g_k \in D$, $\sum |c_k| \leq 1$. Рассмотрим случайный элемент в X :

$$\begin{cases} \mathbb{P}(\xi = g_k) = |c_k|, \\ \mathbb{P}(\xi = 0) = 1 - \sum |c_k|. \end{cases}$$

Тогда $E\xi = x$. Рассмотрим независимые копии ξ и усредним их: $\eta = \frac{1}{n}(\xi^{(1)} + \dots + \xi^{(n)})$. Тогда для любого $y \in Y$ имеем по неравенству Хедфинга:

$$P(|\langle \eta, y \rangle - \langle x, y \rangle| \geq \lambda) \leq 2 \exp\left(-\frac{2(n\lambda)^2}{4n}\right) = 2 \exp(-n\lambda^2/2).$$

При $n\lambda^2 > \ln M$ эта величина будет меньше $1/M$ и с положительной вероятностью $\|\eta - x\|_Y \leq \lambda$. Осталось заметить, что η это n -членная комбинация элементов словаря. При этом $\lambda \asymp n^{-1/2} \log^{1/2} M$. \square

Применим это утверждение в следующей ситуации. X это пространство матриц, Y состоит из всех функционалов $A \mapsto A_{i,j}$; словарь D состоит из одноранговых матриц с элементами из $[-1, 1]$. Что будет нормой $A_1(D)$? Проще найти двойственную норму:

$$\|A\|_{A_1(D)^*} = \sup_{\|B\|_{A_1(D)} \leq 1} \langle A, B \rangle = \sup_{\substack{B = \sum c_k u_k v_k^t \\ \sum |c_k| \leq 1, \|u_k\|_\infty, \|v_k\|_\infty \leq 1}} \sum c_k \langle A, u_k v_k^t \rangle.$$

Ясно, что для последняя сумма максимизируется когда $\langle A, u_k v_k^t \rangle$ максимально возможно и соответствующий вес $c_k = 1$,

$$\|A\|_{A_1(D)^*} = \max_{\|u\|_\infty, \|v\|_\infty \leq 1} \langle A, uv^t \rangle = \max_{u_i, v_j \in [-1, 1]} \sum A_{i,j} u_i v_j = \|A\|_{\infty \rightarrow 1}.$$

Итак, $\|A\|_{A_1(D)^*} = \|A\|_{\infty \rightarrow 1}$, поэтому $\|A\|_{A_1(D)} = \|A\|_{\infty \rightarrow 1}^* \asymp \gamma_2(A)$. Итого из (2) получаем оценку для поэлементного приближения матрицы.

Утверждение. Пусть A — вещественная $m \times n$ матрица. Тогда

$$E(A, \mathcal{R}_r)_{1 \rightarrow \infty} \leq Cr^{-1/2} \log^{1/2}(mn) \cdot \gamma_2(A).$$