

Лекция 2: Полиноми на Чебишов. “Минимизиране” на грешката при интерполиране

Гено Николов, ФМИ, СУ "Св. Климент Охридски"

Съдържание на лекцията

- Минимизиране на грешката при интерполиране
- Полиноми на Чебишов от първи род: дефиниция и свойства
- Оптимални възли за интерполиране

Минимизиране на грешката при интерполиране

От доказаната в Лекция 1 Теорема 2 следва, че за всяко $x \in [a, b]$,

$$|f(x) - L_n(f; x)| \leq \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \max_{x \in [a, b]} |(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)|,$$

където M_{n+1} е горна граница на $|f^{(n+1)}(x)|$ в $[a, b]$. Оттук се вижда, че оценката на грешката при приближаване с интерполационния полином на Лагранж зависи съществено от избора на интерполационните възли x_0, \dots, x_n , тъй като величината

$$\max_{x \in [a, b]} |(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)|$$

зависи от тях. Така възниква следната екстремална задача:

Екстремална задача

Екстремална задача

Да се намерят тези точки $\{x_k^*\}_{k=0}^n$, $a \leq x_0^* < \dots < x_n^* \leq b$, при които

$$\max_{a \leq x \leq b} |(x - x_0^*) \cdots (x - x_n^*)| = \inf_{a \leq x_0 < \dots < x_n \leq b} \max_{a \leq x \leq b} |(x - x_0) \cdots (x - x_n)|.$$

С други думи, трябва да се намери полином от вида $(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$, който се отклонява минимално от нулата в $[a, b]$. Решението на тази задача се дава чрез така наречените **полиноми на Чебишов от първи род**.

Полиноми на Чебишов: дефиниция

Полиномът на Чебишов от първи род от n -та степен се бележи обикновено с $T_n(x)$ и се определя в интервала $[-1, 1]$ чрез равенството

$$T_n(x) = \cos(n \arccos x), \quad x \in [-1, 1]. \quad (1)$$

Ще покажем най-напред, че изразът в (1) е полином от степен n . Непосредствено от определението следва, че

$$\begin{aligned} T_0(x) &= 1, \\ T_1(x) &= \cos(\arccos x) = x. \end{aligned}$$

Освен това, съгласно формулата за събиране на косинуси,

$$\begin{aligned} T_{n+1}(x) + T_{n-1}(x) &= \cos((n+1) \arccos x) + \cos((n-1) \arccos x) \\ &= 2 \cos(\arccos x) \cdot \cos(n \arccos x) \\ &= 2x T_n(x), \quad n \geq 1. \end{aligned}$$

Полиноми на Чебишов: дефиниция

Оттук получаваме рекурентната връзка

$$T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x). \quad (3)$$

С нейна помощ можем да построим в явен вид следващите няколко полинома на Чебишов.

$$T_2(x) = 2xT_1(x) - T_0(x) = 2x \cdot x - 1 = 2x^2 - 1,$$

$$T_3(x) = 2xT_2(x) - T_1(x) = 4x^3 - 3x.$$

Аналогично,

$$T_4(x) = 8x^4 - 8x^2 + 1,$$

$$T_5(x) = 16x^5 - 20x^3 + 5x,$$

$$T_6(x) = 32x^6 - 48x^4 + 18x^2 - 1,$$

...

Полиноми на Чебишов: свойства

От рекурентната връзка се вижда, че коефициентът пред x^n в $T_n(x)$ се получава от коефициента пред x^{n-1} в $T_{n-1}(x)$ чрез умножение с 2. Тъй като $T_1(x) = 2^0 x$, то $T_n(x)$ ще бъде от вида

$$T_n(x) = 2^{n-1} x^n + \dots$$

Така показахме, че при $n \geq 1$, $T_n(x)$ е алгебричен полином от степен n с коефициент 2^{n-1} пред x^n . Сега да отбележим и други интересни свойства на $T_n(x)$. От определението (1) веднага следва, че

$$|T_n(x)| \leq 1 \quad \text{за всяко } x \in [-1, 1]. \quad (4)$$

Равенство се достига само за тези точки x от $[-1, 1]$, за които $|\cos(n \arccos x)| = 1$, т.е. при

$$n \arccos x = k\pi, \quad \text{където } k \text{ е цяло число.}$$

Полиноми на Чебишов: свойства

От това уравнение определяме екстремалните точки η_k на $T_n(x)$ в $[-1, 1]$ (т.е. точките η_k , за които $|T_n(\eta_k)| = 1$). Получаваме $\eta_k = \cos \frac{k\pi}{n}$. Когато k приема всички цели стойности, η_k описва циклично само $n + 1$ различни точки. Затова всичките екстремални точки на T_n в $[-1, 1]$ са

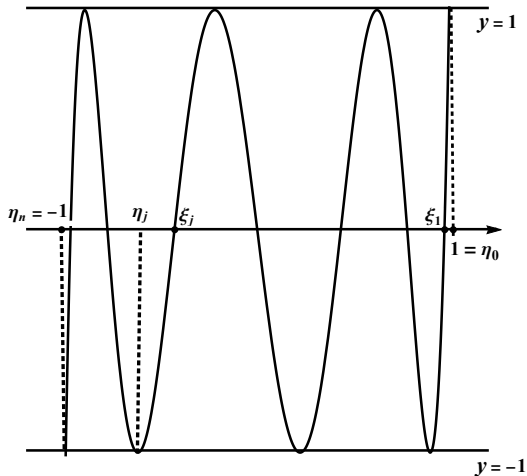
$$\eta_k = \cos \frac{k\pi}{n}, \quad k = 0, \dots, n.$$

Директно се проверява, че

$$T_n(\eta_k) = (-1)^k, \quad k = 0, \dots, n. \quad (5)$$

Полиномите T_n имат твърде интересно поведение в интервала $[-1, 1]$ (виж чертежа). Графиката на $T_n(x)$ лежи изцяло в квадрата $[-1, 1] \times [-1, 1]$, като се допира алтернативно в точките с абсциси η_k до правите $y = 1$ и $y = -1$. Казваме, че $T_n(x)$ осъществява **алтернанс** в точките $\{\eta_k\}_{k=0}^n$.

Графика на $T_n(x)$, $n = 7$



Полиноми на Чебишов: свойства

От (5) следва, че $T_n(x)$ има точно n различни реални нули в $[-1, 1]$. Очевидно $T_n(x) = 0$ при $n \arccos x = (2k - 1)\frac{\pi}{2}$, $k = 1, 2, \dots$. Оттук определяме нулите $\{\xi_k\}_{k=1}^n$ на $T_n(x)$:

$$\xi_k = \cos \frac{(2k - 1)\pi}{2n}, \quad k = 1, \dots, n.$$

Теорема 1

Нека $P(x)$ е произволен алгебричен полином от степен n с коефициент 2^{n-1} пред x^n . Тогава

$$\max_{x \in [-1, 1]} |T_n(x)| \leq \max_{x \in [-1, 1]} |P(x)|. \quad (6)$$

Равенство имаме само при $P(x) \equiv T_n(x)$.

Доказателство на Теорема 1

Доказателство. От (4) знаем, че $\max_{x \in [-1,1]} |T_n(x)| = 1$. Да допуснем, че има полином $P(x) = 2^{n-1}x^n + \dots$, за който $|P(x)| \leq 1$ при всяко $x \in [-1, 1]$. Тогава полиномът

$$Q(x) := T_n(x) - P(x)$$

ще бъде най-много от степен $n - 1$ (защото коефициентите пред x^n в $T_n(x)$ и $P(x)$ са еднакви и се съкращават при изваждането). Освен това

$$Q(\eta_k) = (-1)^k - P(\eta_k), \quad k = 0, \dots, n.$$

Тъй като $|P(\eta_k)| \leq 1$, то знакът на $Q(\eta_k)$ е равен на знака на $(-1)^k$ или $Q(\eta_k) = 0$. И така, ако $Q(\eta_k) \neq 0$ и $Q(\eta_{k-1}) \neq 0$, то $Q(\eta_k) \cdot Q(\eta_{k-1}) < 0$ и следователно Q има поне една нула в (η_k, η_{k-1}) , $k = 1, \dots, n$.

Доказателство на Теорема 1 (продължение)

Ако $Q(\eta_k) = 0$ за някое k , тогава $P(\eta_k) = (-1)^k = T_n(\eta_k)$ и тъй като $|T_n(x)| \leq 1$ и $|P(x)| \leq 1$, графиките на P и на T_n се допират до правата $y = (-1)^k$ в точката η_k . Тогава $P'(\eta_k) = T'_n(\eta_k) = 0$ и следователно η_k е нула с кратност 2 за Q - едната можем да свържем с интервала (η_k, η_{k-1}) , а другата с интервала (η_{k+1}, η_k) . По този начин на всеки интервал (η_i, η_{i-1}) , $i = 1, \dots, n$ ще съответства поне по една нула на Q . От тези разсъждения се вижда, че $Q(x)$ има поне n нули в $[-1, 1]$ (броени с кратностите им). Но $Q \in \pi_{n-1}$. Следователно $Q(x) \equiv 0$, т.е. $P(x) \equiv T_n(x)$.

Теорема 1 е доказана.



Следствия от Теорема 1

Следствие 1

За всеки полином P от n -та степен с коефициент 1 пред x^n е изпълнено неравенството

$$\frac{1}{2^{n-1}} = \max_{x \in [-1, 1]} \frac{1}{2^{n-1}} |T_n(x)| \leq \max_{x \in [-1, 1]} |P(x)|.$$

Твърдението следва веднага от (6), като разделим двете страни на 2^{n-1} .

Оптимални възли за интерполиране в $[-1, 1]$

Следствие 2

За всяка система от точки $\{x_k\}_0^n$ имаме

$$\begin{aligned}\frac{1}{2^n} &= \max_{x \in [-1, 1]} |(x - x_0^*) \dots (x - x_n^*)| \\ &\leq \max_{x \in [-1, 1]} |(x - x_0) \dots (x - x_n)|,\end{aligned}$$

където $\{x_k^*\}_0^n$ са нулите на полинома на Чебишов $T_{n+1}(x)$, т.е.

$$x_k^* = \cos \frac{(2k+1)\pi}{2(n+1)}, \quad k = 0, \dots, n.$$

И така, нулите на $T_{n+1}(x)$ са най-добрите възли за интерполиране в интервала $[-1, 1]$, защото при тях получаваме най-добра оценка на грешката $R_n(f)$.

Оптимални възли за интерполиране в $[a, b]$

Да запишем тази оценка като приложим Следствие 2 и оценката, дадена в началото на тази лекция. Получаваме

$$|R_n(f)| \leq \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \frac{1}{2^n}.$$

Тази оценка се отнася за грешката при интерполиране в $[-1, 1]$. Да видим сега как изглежда тя при произволен интервал $[a, b]$.

Линейната смяна $x = \frac{2}{b-a}t - \frac{a+b}{b-a}$ и нейната обратна $t = \frac{b-a}{2}x + \frac{a+b}{2}$ трансформират интервалите $[a, b]$ и $[-1, 1]$ един в друг. Нека $\{t_k\}_{k=0}^n$ са произволни точки от интервала $[a, b]$. Да означим

$$x_k = \frac{2}{b-a}t_k - \frac{a+b}{b-a}, \quad k = 0, \dots, n.$$

Очевидно $x_k \in [-1, 1]$ за $k = 0, \dots, n$.

Оптимални възли за интерполиране в $[a, b]$

Тъй като

$$\begin{aligned}|(t - t_0) \dots (t - t_n)| &= \left| \prod_{k=0}^n \left[\left(\frac{b-a}{2}x + \frac{a+b}{2} \right) - \left(\frac{b-a}{2}x_k + \frac{a+b}{2} \right) \right] \right| \\ &= \left(\frac{b-a}{2} \right)^{n+1} |(x - x_0) \dots (x - x_n)|,\end{aligned}$$

въз основа на Следствие 2 получаваме

$$\begin{aligned}\max_{t \in [a, b]} |(t - t_0) \dots (t - t_n)| &\geq \left(\frac{b-a}{2} \right)^{n+1} \max_{x \in [-1, 1]} |(x - x_0^*) \dots (x - x_n^*)| \\ &= \left(\frac{b-a}{2} \right)^{n+1} \frac{1}{2^n}.\end{aligned}$$

Оптимални възли за интерполиране в $[a, b]$

Следователно, ако за интерполационни възли в $[a, b]$ изберем точките $t_k^* = \frac{b-a}{2}x_k^* + \frac{a+b}{2}$, където $\{x_k^*\}_0^n$ са нулите на полинома на Чебишов от първи род $T_{n+1}(x)$, то за грешката при интерполиране получаваме оценката

$$|R_n(f)| \leq \frac{(b-a)^{n+1}}{2^{2n+1}} \frac{M_{n+1}}{(n+1)!}.$$

Този избор на интерполационни възли на дава най-добрата оценка за грешката в интервал $[a, b]$.

Край на лекцията !