

## Тема 9. Приложения в теории аппроксимаций

План:

[1. Системы функций Чебышева .](#)

[2. Свойства многочленов Чебышева.](#)

[3. Применения многочленов Чебышева к задаче интерполяции.](#)

[4. Равномерное приближение функций на отрезке.](#)

### 1. Системы функций Чебышева.

На отрезке  $[-1,1]$  определим многочлены Чебышева:

$$T_n(x) = \cos(n \arccos x), n = 0,1,2,\dots \quad (1)$$

Найдем несколько первых многочленов Чебышева по формуле (1):

$$T_0(x) = 1,$$

$$T_1(x) = \cos(\arccos x) = x.$$

Далее используем формулу тригонометрии:

$$2 \cos \varphi \cos n \varphi = \cos(n+1)\varphi + \cos(n-1)\varphi \Rightarrow \cos(n+1)\varphi = 2 \cos \varphi \cos n \varphi - \cos(n-1)\varphi \quad (2)$$

Полагая в (1)  $\varphi = \arccos x$  и подставляя в (2), получаем:

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

Формула (3) – рекуррентная формула для полиномов Чебышева. Из (3) в частности следует, что  $T_n(x)$  – многочлен  $n$ -ой степени. Последовательно получаем:

$$T_2(x) = 2x^2 - 1;$$

$$T_3(x) = 2xT_2(x) - T_1(x) = 2x(2x^2 - 1) - x = 4x^3 - 3x,$$

и т.д.

### 2. Свойства многочленов Чебышева.

1. Система  $\{T_n(x)\}_{n=0,1,\dots}$  ортогональна на отрезке  $[-1,1]$  с весом  $h(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$ .

Доказательство. Имеем:

$$\int_{-1}^1 T_n(x)T_m(x) \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} dx = \int_{-1}^1 \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} \cos(n \arccos x) \cos(m \arccos x) dx = \left. \begin{array}{l} \arccos x = \varphi \\ d\varphi = -\frac{dx}{\sqrt{1-x^2}} \end{array} \right\} =$$
$$= -\int_{\pi}^0 \cos n\varphi \cos m\varphi d\varphi = \int_0^{\pi} \cos n\varphi \cos m\varphi d\varphi = 0, n \neq m,$$

в силу ортогональности системы  $\{\cos n\varphi\}$  на отрезке  $[0, \pi]$ .

Вычислим норму:

$$\|T_n(x)\|^2 = \int_{-1}^1 \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} T_n^2(x) dx = \left\{ \begin{array}{l} \arccos x = \varphi; \\ d\varphi = -\frac{dx}{\sqrt{1-x^2}} \end{array} \right\} = \int_0^\pi \cos^2 n\varphi d\varphi = \begin{cases} \pi, n=0 \\ \pi/2, n \geq 1 \end{cases}.$$

2. Для четных (нечетных)  $n$  многочлен  $T_n(x)$  содержит только четные (нечетные) степени  $x$ , то есть является четной (нечетной) функцией.

Доказывается по индукции с помощью рекуррентной формулы (3).

3. Коэффициент при старшей степени  $x^n$  многочлена  $T_n(x)$  равен  $2^{n-1}$ .

Доказывается по индукции с помощью рекуррентной формулы (3).

4. Многочлен  $T_n(x)$  имеет на интервале  $(-1, 1)$  ровно  $n$  различных действительных корней, определяемых формулой:

$$x_i = \cos(2i+1) \cdot \frac{\pi}{2n}, i = 0, 1, \dots, n-1 \quad (4)$$

Действительно,

$$\begin{aligned} T_n(x_i) &= \cos(n \arccos x_i) = \cos(n \arccos(\cos \frac{2i+1}{2n} \pi)) = \cos(\frac{2i+1}{2n} \pi n) = \\ &= \cos(\frac{\pi}{2} + i\pi) = 0, \quad i = 0, 1, \dots, n-1. \end{aligned}$$

5.  $\max_{[-1,1]} |T_n(x)| = 1$ , причем максимум достигается в точках

$$\hat{x}_m = \cos \frac{m\pi}{n}, m = 0, 1, \dots, n \quad (5)$$

При этом  $T_n(\hat{x}_m) = (-1)^m$ .

Из определения (1) следует, что  $|T_n(x)| \leq 1$  для любого  $x \in [-1; 1]$ . Очевидно, что

$$T_n(\hat{x}_m) = \cos(n \arccos(\cos \frac{m\pi}{n})) = \cos \frac{m\pi}{n} = (-1)^m.$$

**Замечание.**

Нетрудно убедиться, что нули  $T_n(x)$  (формула (4)) и точки максимума  $\hat{x}$  полинома  $T_n(x)$  (формула (5)) образуют чередующуюся последовательность, а именно:

$$\hat{x}_0 = 1, \hat{x}_n = -1, \text{ а для остальных значений: } x_m < \hat{x}_m < x_{m-1}, \text{ или } \hat{x}_{k+1} < x_k < \hat{x}_k, \quad k = 0, 1, \dots, n-1$$

6. Многочлен  $\hat{T}_n(x) = 2^{1-n} T_n(x), n \geq 1$  среди всех многочленов  $n$ -ой степени с  $a_n=1$

обладает тем свойством, что  $\max_{[-1,1]} |P_n(x)| \geq \max_{[-1,1]} |\hat{T}_n(x)| = 2^{1-n}$ .

Доказывается от противного: пусть существует

$$P_n(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} + x^n, \text{ что}$$

$$\max_{[-1,1]} |P_n(x)| < \max_{[-1,1]} |\hat{T}_n(x)| = 2^{1-n}. \quad (6)$$

Разность  $(\hat{T}_n(x) - P_n(x))$  - многочлен  $(n-1)$ -ой степени, причем в силу (6)  $\hat{T}_n(x) - P_n(x) \neq 0$ .

Кроме того, заметим, что в силу (6) для  $\hat{P}_n(x) = \frac{P_n(x)}{2^{1-n}} \Rightarrow |\hat{P}_n(x)| < 1$ .

Рассмотрим разность

$$\begin{aligned} \hat{T}_n(x) - P_n(x) \Big|_{x=\hat{x}_m} &= \hat{T}_n(\hat{x}_m) - P_n(\hat{x}_m) = (-1)^m 2^{1-n} - 2^{1-n} \hat{P}_n(\hat{x}_m) = 2^{1-n} ((-1)^m - \hat{P}_n(\hat{x}_m)) = \\ &= \begin{cases} < 0, m - \text{нечетное} \\ > 0, m - \text{четное} \end{cases} \end{aligned}$$

При переходе от  $\hat{x}_m$  к  $\hat{x}_{m+1}$  разность меняет знак. Всего произойдет  $n$  раз смена знака при переходе от точки  $\hat{x}_0 = 1$  к точке  $\hat{x}_0 = -1$ . Отсюда следует, что многочлен  $\hat{T}_n(x) - P_n(x)$  имеет  $n$  нулей на  $(-1;1)$ , что невозможно, так как это многочлен  $(n-1)$ -ой степени.

### Замечание.

Благодаря свойству (6) многочлен  $\hat{T}_n(x)$  называется *многочленом наименее отклоняющимся от нуля*.

## 3. Применения многочленов Чебышева к задаче интерполяции.

**Задача.** Оптимизировать интерполяцию полиномом Лагранжа с помощью выбора узлов интерполяции. Как выбрать узлы, чтобы минимизировать погрешность интерполяции?

**Решение.** Пусть  $[a, b] = [-1; 1]$ . Как известно (из лекции 2) погрешность интерполяции оценивается с помощью остаточного члена:  $R_n(x) = f(x) - L_n(x)$ . В лекции 2 была получена оценка:

$$|R_n(x)| \leq \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} |\omega_n(x)|, \text{ где } M_{n+1} = \max_{[-1,1]} |f^{(n+1)}(x)|,$$

$\omega_n(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdot \dots \cdot (x - x_n)$  - многочлен  $(n+1)$ -ой степени, с коэффициентом  $a_{n+1} = 1$ , построенный по узлам  $\{x_n\}$ , являющимся его нулями.

$$\text{Имеем: } \max_{[-1,1]} |R_n(x)| \leq \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \max_{[-1,1]} |\omega_n(x)|.$$

Согласно свойству 6:  $\max|\omega_n(x)| \geq \max|\hat{T}_{n+1}(x)| = 1/2^n$ , а в силу свойства 5: если выбрать узлы интерполяции в точках  $x_i = \cos \frac{(2i+1)\pi}{2n+2}, i = 0, 1, \dots, n$ , то  $\max|\hat{T}_{n+1}(x)| = 1/2^n$  и достигается в точках  $\hat{x}_m$ .

Но так как многочлен  $\omega_n(x)$  построен по тем же нулям, что и  $\hat{T}_{n+1}(x)$ , и имеет коэффициент  $a_{n+1}=1$ , то  $\omega_n(x) = \hat{T}_{n+1}(x)$ .

Отсюда следует, что  $\max_{[-1,1]}|\omega_n(x)| = 1/2^n$  - наименьшее значение по сравнению с любыми другими вариантами выбора узлов интерполяции.

**Вывод:** выбор узлов интерполяции в качестве нулей полинома  $T_{n+1}(x)$  является оптимальным по точности интерполяции многочленом  $L_n(x)$ .

**Замечание.** Для интерполяции на произвольном конечном отрезке  $[a;b]$  предварительно нужно сделать замену переменной:  $x = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2}t \Rightarrow t \in [-1;1]$  и преобразовать формулу для узлов.

#### 4. Равномерное приближение функций на отрезке.

Пусть  $f(x) \in C[a;b]$ -пространству непрерывных на отрезке  $[a,b]$  функций.

Введем норму:  $\|f\|_C = \max_{[a;b]}|f(x)|$ .

Расстояние между элементами  $f$  и  $g$ , принадлежащих пространству  $C$ , порожденное данной нормой, вычисляется следующим образом:

$$\rho(f, g) = \|f - g\|_C = \max_{[a,b]}|f - g|.$$

Введенные таким образом норма и расстояние удовлетворяют всем необходимым свойствам.

Пусть  $\{\varphi_i(x)\}_{i=0,1,\dots}$  - система многочленов.

Обозначим  $Q_n(x) = \sum_{i=0}^n c_i \varphi_i(x)$  - многочлен  $n$ -ой степени. Задача приближения функции в метрике  $C$  многочленами  $n$ -ой степени допускает 2 постановки:

1. Аппроксимация с заданной точностью: по заданному  $\varepsilon > 0$  найти такой многочлен  $\hat{Q}_n(x)$ , что

$$\|f(x) - \hat{Q}_n(x)\|_C \leq \varepsilon. \quad (7)$$

2. Найти многочлен наилучшего равномерного приближения, то есть

$$\|f(x) - \hat{Q}_n(x)\|_C = \inf_{Q_n \in M_n} \|f - Q_n\|, \quad (8)$$

где  $M_n$ - семейство многочленов  $n$ -ой степени.

Рассмотрим простейший вариант решения задачи 1-ого типа.

Пусть отрезок  $[a,b]=[-1;1]$  и  $f(x)$  достаточно гладкая функция, например,  $|f^{(n+1)}(x)| \leq M$ . Тогда найдется такое  $n$  (такая степень интерполяционного полинома), что выполняется (7).

Покажем решение подобной задачи на примере.

### Пример 1.

Пусть  $f(x) = \sqrt{x+2}$ ,  $x \in [-1,1]$ .

Приблизить функцию  $f(x)$  многочленом  $n$ -ой степени так, чтобы выполнялось условие  $\|f - P_n(x)\|_C < \varepsilon = 10^{-3}$ .

Установить порядок полинома, реализующего данное условие.

Очевидно, что для данной  $f(x)$  существуют производные любого порядка на  $[-1,1]$ . В качестве аппроксимирующего полинома возьмем полином Лагранжа  $L_n(x)$ , построенный по нулям полинома Чебышева  $T_{n+1}(x)$ .

В силу свойств полинома Чебышева, имеем следующую оценку остаточного члена:

$$\max_{[-1,1]} |R_{n+1}(x)| \leq \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \max_{[-1,1]} |\omega_n(x)| = \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \cdot \frac{1}{2^n}, \quad \text{где } M_{n+1} = \max_{[-1,1]} |f^{(n+1)}(x)|.$$

Вычисляя производные заданной функции  $f(x)$ , последовательно получаем:

$$f'(x) = \frac{1}{2}(x+2)^{-\frac{1}{2}}, \quad f''(x) = (-1) \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot (x+2)^{-\frac{3}{2}}, \dots,$$

$$f^{(n+1)} = (-1)^n \cdot \frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-1)}{2^{n+1}} (x+2)^{-\frac{2n+1}{2}};$$

$$M_{n+1} = \max_{[-1,1]} |f^{(n+1)}(x)| = |f^{(n+1)}(-1)| = \frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-1)}{2^{n+1}}.$$

$$\text{Отсюда получаем оценку } \max_{[-1,1]} |R_{n+1}(x)| \leq \frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-1)}{2^{2n+1}(n+1)!}.$$

$$\text{Учитывая, что } \max_{[-1,1]} |R_{n+1}(x)| = \max_{[-1,1]} |f(x) - L_n(x)| = \|f(x) - L_n(x)\|_C,$$

достаточно выбрать порядок полинома Лагранжа  $L_n(x)$  из условия:  $\frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-1)}{2^{2n+1}(n+1)!} < 10^{-3}$ .

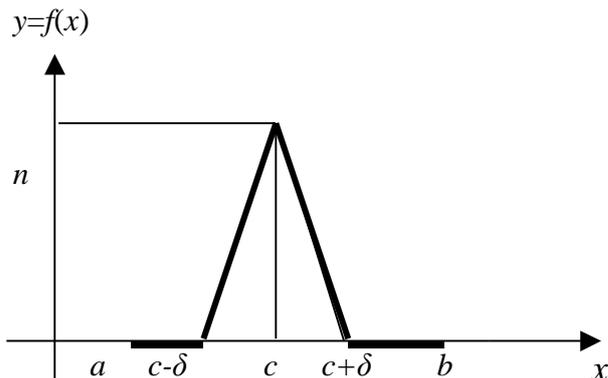
Нетрудно убедиться, что  $n=4$  удовлетворяет поставленному условию.

Следовательно полином Лагранжа  $L_4(x)$ , построенный по нулям полинома Чебышева  $T_5(x)$ , аппроксимирует функцию  $f(x) = \sqrt{x+2}$  на  $[-1,1]$  с заданной точностью.

Для произвольной  $f(x)$  (не достаточно гладкой) задача 1 решается уже не так просто.

Заметим, что характер близости в норме  $C$  сильно отличается от среднеквадратической близости ( в норме  $L_2$ ), что демонстрирует следующий пример.

**Пример 2.** Пусть  $f(x)$ - кусочно-линейная на отрезке  $[a,b]$  – изображена на рисунке.



$$\max_{[a;b]} f(x) = n = f(c), \quad c \in (a;b).$$

Показать, что при  $\delta = 1/2n^3$   $\|f - 0\|_C = n$  и  $\|f - 0\|_{L_2} = 1/\sqrt{n}$ .

**Вывод:** при  $n \rightarrow \infty$   $\|f - 0\|_C \rightarrow \infty, \|f - 0\|_{L_2} \rightarrow 0$ , то есть среднеквадратическая близость не гарантирует близости в норме  $C$ . С другой стороны, очевидно, что если, на-

пример,  $\|f - g\|_C \leq \varepsilon \Rightarrow \|f - g\|_{L_2}^2 = \int_a^b (f - g)^2 dx \leq \varepsilon^2(b - a) \Rightarrow \|f - g\|_{L_2} \leq \sqrt{b - a} \|f - g\|_C$ .

Таким образом, близость в норме  $C$  более жесткое условие, чем близость в норме  $L_2$ .