

Вычислительная математика.
Методы приближения функций, основанные
на минимизации нормы.

МФТИ

Подходы к приближению функций

Подходы к приближению функций

- Интерполяция: $\phi(x_k) = f(x_k)$
 - ▶ Интерполяция многочленами
 - ▶ Сплайн-интерполяция

Подходы к приближению функций

- Интерполяция: $\phi(x_k) = f(x_k)$
 - ▶ Интерполяция многочленами
 - ▶ Сплайн-интерполяция
- Минимизация нормы $\|\phi - f\| \rightarrow \min$

Подходы к приближению функций

- Интерполяция: $\phi(x_k) = f(x_k)$
 - ▶ Интерполяция многочленами
 - ▶ Сплайн-интерполяция
- Минимизация нормы $\|\phi - f\| \rightarrow \min$
 - ▶ Равномерное приближение $\|f\|_C = \sup_x |f(x)|$

Подходы к приближению функций

- Интерполяция: $\phi(x_k) = f(x_k)$
 - ▶ Интерполяция многочленами
 - ▶ Сплайн-интерполяция
- Минимизация нормы $\|\phi - f\| \rightarrow \min$
 - ▶ Равномерное приближение $\|f\|_C = \sup_x |f(x)|$
 - ▶ Приближение в гильбертовом пространстве $\|f\| = (f, f)^{1/2}$, например

$$\|f\| = \left(\int_a^b |f(x)|^2 dx \right)^{1/2}$$

Равномерное приближение, альтернанс

Определение Альтернанс (equioscillation)

Альтернансом $g \in C[a, b]$ называется множество точек $a \leq x_1 < x_2 < \dots < x_N \leq b$, такое что

- 1 $|g(x_k)| = \|g\|_{C[a,b]}$
- 2 $g(x_k)g(x_{k+1}) < 0$ (знаки чередуются)

Теорема об альтернансе

Теорема об альтернансе

Теорема Теорема об альтернансе

Для $f \in C[-1, 1]$ существует единственное наилучшее приближение $p^* \in \mathcal{P}_n$.

$p \in \mathcal{P}_n$ является многочленом наилучшего приближения тогда и только тогда, когда $f - p$ имеет не меньше $n + 2$ точек альтернанса на $[-1, 1]$.

Теорема об альтернансе

Теорема Теорема об альтернансе

Для $f \in C[-1, 1]$ существует единственное наилучшее приближение $p^* \in \mathcal{P}_n$.

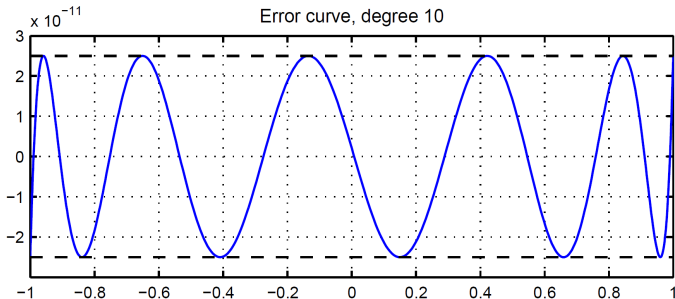
$p \in \mathcal{P}_n$ является многочленом наилучшего приближения тогда и только тогда, когда $f - p$ имеет не меньше $n + 2$ точек альтернанса на $[-1, 1]$.

Теорема об альтернансе

Теорема Теорема об альтернансе

Для $f \in C[-1, 1]$ существует единственное наилучшее приближение $p^* \in \mathcal{P}_n$.

$p \in \mathcal{P}_n$ является многочленом наилучшего приближения тогда и только тогда, когда $f - p$ имеет не меньше $n + 2$ точек альтернанса на $[-1, 1]$.



Доказательство (1)

Существование:

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p
- Наилучшее приближение лежит в шаре $\{p \in \mathcal{P}_n : \|f - p\| \leq \|f\|\}$

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p
- Наилучшее приближение лежит в шаре $\{p \in \mathcal{P}_n : \|f - p\| \leq \|f\|\}$
- По теореме Больцано-Вейерштрасса функционал достигает минимума \square

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p
- Наилучшее приближение лежит в шаре $\{p \in \mathcal{P}_n : \|f - p\| \leq \|f\|\}$
- По теореме Больцано-Вейерштрасса функционал достигает минимума \square
 \Leftrightarrow (из альтернанса следует оптимальность)

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p
- Наилучшее приближение лежит в шаре $\{p \in \mathcal{P}_n : \|f - p\| \leq \|f\|\}$
- По теореме Больцано-Вейерштрасса функционал достигает минимума \square
 \Leftrightarrow (из альтернанса следует оптимальность)
- Допустим что $\|f - q\| < \|f - p\|$

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p
- Наилучшее приближение лежит в шаре $\{p \in \mathcal{P}_n : \|f - p\| \leq \|f\|\}$
- По теореме Больцано-Вейерштрасса функционал достигает минимума \square

\Leftrightarrow (из альтернанса следует оптимальность)

- Допустим что $\|f - q\| < \|f - p\|$
- Тогда $p - q$ принимает чередующиеся по знаку ненулевые значения в x_0, \dots, x_{n+1}

Доказательство (1)

Существование:

- $\|f - p\|$ – непрерывный функционал от p
- Наилучшее приближение лежит в шаре $\{p \in \mathcal{P}_n : \|f - p\| \leq \|f\|\}$
- По теореме Больцано-Вейерштрасса функционал достигает минимума \square

\Leftrightarrow (из альтернанса следует оптимальность)

- Допустим что $\|f - q\| < \|f - p\|$
- Тогда $p - q$ принимает чередующиеся по знаку ненулевые значения в x_0, \dots, x_{n+1}
- $\Rightarrow p - q$ имеет хотя бы $n + 1$ ноль $\Rightarrow p - q = 0$ \square

Доказательство (2)

\Rightarrow (из оптимальности следует альтернанс)

Доказательство (2)

\Rightarrow (из оптимальности следует альтернанс)

- Предположим, что точек альтернанса $\leq n + 1$, $E = \|f - p\|$

Доказательство (2)

\Rightarrow (из оптимальности следует альтернанс)

- Предположим, что точек альтернанса $\leq n + 1$, $E = \|f - p\|$
- Пусть самый левый экстремум $-E$

Доказательство (2)

\Rightarrow (из оптимальности следует альтернанс)

- Предположим, что точек альтернанса $\leq n + 1$, $E = \|f - p\|$
- Пусть самый левый экстремум $-E$
- Тогда можно выбрать $-1 < x_1 < \dots < x_k < 1$, $k \leq n$,
такие что:

$$(f - p)(x) < E \text{ при } x \in [-1, x_1] \cup [x_2, x_3] \cup [x_4, x_5] \dots$$

$$(f - p)(x) > -E \text{ при } x \in [x_1, x_2] \cup [x_3, x_4] \cup \dots$$

Доказательство (2)

\Rightarrow (из оптимальности следует альтернанс)

- Предположим, что точек альтернанса $\leq n + 1$, $E = \|f - p\|$
- Пусть самый левый экстремум $-E$
- Тогда можно выбрать $-1 < x_1 < \dots < x_k < 1$, $k \leq n$, такие что:

$$(f - p)(x) < E \text{ при } x \in [-1, x_1] \cup [x_2, x_3] \cup [x_4, x_5] \dots$$

$$(f - p)(x) > -E \text{ при } x \in [x_1, x_2] \cup [x_3, x_4] \cup \dots$$

- $\delta p(x) = (x_1 - x)(x_2 - x) \cdots (x_k - x)$

Доказательство (2)

\Rightarrow (из оптимальности следует альтернанс)

- Предположим, что точек альтернанса $\leq n + 1$, $E = \|f - p\|$
- Пусть самый левый экстремум $-E$
- Тогда можно выбрать $-1 < x_1 < \dots < x_k < 1$, $k \leq n$, такие что:

$$(f - p)(x) < E \text{ при } x \in [-1, x_1] \cup [x_2, x_3] \cup [x_4, x_5] \dots$$

$$(f - p)(x) > -E \text{ при } x \in [x_1, x_2] \cup [x_3, x_4] \cup \dots$$

- $\delta p(x) = (x_1 - x)(x_2 - x) \cdots (x_k - x)$
- $(p - \epsilon \delta p)(x)$ будет лучшим приближением при достаточно малом ϵ \square

Доказательство(3) (единственность)

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|, q \in \mathcal{P}_n$

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|$, $q \in \mathcal{P}_n$
- $(p - q)(x) \leq 0$ в x_0, x_2, x_4, \dots и ≥ 0 в x_1, x_3, \dots

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|$, $q \in \mathcal{P}_n$
- $(p - q)(x) \leq 0$ в x_0, x_2, x_4, \dots и ≥ 0 в x_1, x_3, \dots
- $\Rightarrow (p - q)$ имеет корни в каждом из $n + 1$ отрезков $[x_0, x_1], [x_1, x_2], \dots, [x_n, x_{n+1}]$

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|$, $q \in \mathcal{P}_n$
- $(p - q)(x) \leq 0$ в x_0, x_2, x_4, \dots и ≥ 0 в x_1, x_3, \dots
- $\Rightarrow (p - q)$ имеет корни в каждом из $n + 1$ отрезков $[x_0, x_1], [x_1, x_2], \dots, [x_n, x_{n+1}]$
- Докажем, что $p - q$ имеет $\geq k$ корней на $[x_0, x_k]$

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|$, $q \in \mathcal{P}_n$
- $(p - q)(x) \leq 0$ в x_0, x_2, x_4, \dots и ≥ 0 в x_1, x_3, \dots
- $\Rightarrow (p - q)$ имеет корни в каждом из $n + 1$ отрезков $[x_0, x_1], [x_1, x_2], \dots, [x_n, x_{n+1}]$
- Докажем, что $p - q$ имеет $\geq k$ корней на $[x_0, x_k]$
- Допустим, $p - q$ имеет j корней на $[x_0, x_j]$, $j \leq k - 1$, но только $k - 1$ корень на $[x_0, x_k]$

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|$, $q \in \mathcal{P}_n$
- $(p - q)(x) \leq 0$ в x_0, x_2, x_4, \dots и ≥ 0 в x_1, x_3, \dots
- $\Rightarrow (p - q)$ имеет корни в каждом из $n + 1$ отрезков $[x_0, x_1], [x_1, x_2], \dots, [x_n, x_{n+1}]$
- Докажем, что $p - q$ имеет $\geq k$ корней на $[x_0, x_k]$
- Допустим, $p - q$ имеет j корней на $[x_0, x_j]$, $j \leq k - 1$, но только $k - 1$ корень на $[x_0, x_k]$
- $\Rightarrow x_{k-1}$ – простой корень $\Rightarrow x_{k-2}, \dots, x_1$ – п.к.

Доказательство(3) (единственность)

- Пусть p – н. п., x_0, x_1, \dots, x_{n+1} – точки альтернанса
- $\|f - q\| \leq \|f - p\|$, $q \in \mathcal{P}_n$
- $(p - q)(x) \leq 0$ в x_0, x_2, x_4, \dots и ≥ 0 в x_1, x_3, \dots
- $\Rightarrow (p - q)$ имеет корни в каждом из $n + 1$ отрезков $[x_0, x_1], [x_1, x_2], \dots, [x_n, x_{n+1}]$
- Докажем, что $p - q$ имеет $\geq k$ корней на $[x_0, x_k]$
- Допустим, $p - q$ имеет j корней на $[x_0, x_j]$, $j \leq k - 1$, но только $k - 1$ корень на $[x_0, x_k]$
- $\Rightarrow x_{k-1}$ – простой корень $\Rightarrow x_{k-2}, \dots, x_1$ – п.к.
- $p - q \neq 0$ в x_0, x_k , знаки совпадают для нечетных k , и отличаются для четных: противоречит условию альтернанса



Многочлены наименее отклоняющиеся от нуля

Многочлены наименее отклоняющиеся от нуля

Определение Определение

Многочлен $p_n = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0$ называется наименее уклоняющимся от нуля на $[a, b]$, если он имеет наименьшую норму $C[a, b]$ среди всех многочленов такого вида.

Многочлены наименее отклоняющиеся от нуля

Определение Определение

Многочлен $p_n = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0$ называется наименее уклоняющимся от нуля на $[a, b]$, если он имеет наименьшую норму $C[a, b]$ среди всех многочленов такого вида.

- $\|q_n(x)\|_{C[a,b]} \leq \|x^n - p_{n-1}(x)\|_{C[a,b]} \quad \forall p_{n-1} \in \mathcal{P}_{n-1}$

Многочлены наименее отклоняющиеся от нуля

Определение Определение

Многочлен $p_n = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0$ называется наименее уклоняющимся от нуля на $[a, b]$, если он имеет наименьшую норму $C[a, b]$ среди всех многочленов такого вида.

- $\|q_n(x)\|_{C[a,b]} \leq \|x^n - p_{n-1}(x)\|_{C[a,b]} \quad \forall p_{n-1} \in \mathcal{P}_{n-1}$
- $\Rightarrow x^n - q_n(x)$ – наилучшее приближение к x^n

Многочлены наименее отклоняющиеся от нуля

Определение Определение

Многочлен $p_n = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0$ называется наименее уклоняющимся от нуля на $[a, b]$, если он имеет наименьшую норму $C[a, b]$ среди всех многочленов такого вида.

- $\|q_n(x)\|_{C[a,b]} \leq \|x^n - p_{n-1}(x)\|_{C[a,b]} \quad \forall p_{n-1} \in \mathcal{P}_{n-1}$
- $\Rightarrow x^n - q_n(x)$ – наилучшее приближение к x^n
- По теореме об альтернансе: q_n наименее отклоняется от нуля $\iff E = q_n$ имеет $(n-1) + 2 = n+1$ точку альтернанса на $[a, b]$

Многочлены Чебышёва

Многочлены Чебышёва

- $T_0(x) = 1, T_1(x) = x, T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}$

Многочлены Чебышёва

- $T_0(x) = 1, T_1(x) = x, T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}$
- $T_n(x) = \cos(n \arccos(x)), x \in [-1, 1]$

Многочлены Чебышёва

- $T_0(x) = 1$, $T_1(x) = x$, $T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}$
- $T_n(x) = \cos(n \arccos(x))$, $x \in [-1, 1]$
- T_n имеет $n + 1$ точку альтернанса:

$$x_k = \cos(k\pi/n), \quad k = 0, \dots, n$$

Многочлены Чебышёва

- $T_0(x) = 1$, $T_1(x) = x$, $T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}$
- $T_n(x) = \cos(n \arccos(x))$, $x \in [-1, 1]$
- T_n имеет $n + 1$ точку альтернанса:

$$x_k = \cos(k\pi/n), \quad k = 0, \dots, n$$

- $\Rightarrow T_n/2^{n-1}$ – наименее уклоняющийся от нуля многочлен с $a_n = 1$

Многочлены Чебышёва

- $T_0(x) = 1$, $T_1(x) = x$, $T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}$
- $T_n(x) = \cos(n \arccos(x))$, $x \in [-1, 1]$
- T_n имеет $n + 1$ точку альтернанса:

$$x_k = \cos(k\pi/n), \quad k = 0, \dots, n$$

- $\Rightarrow T_n/2^{n-1}$ – наименее уклоняющийся от нуля многочлен с $a_n = 1$
- На произвольном отрезке $[a, b]$ с помощью замены

$$x = \frac{a+b}{2} + t \frac{b-a}{2}, \quad t = \frac{2x - a - b}{b - a}$$

Получаем многочлен

$$Q_n(x) = 2^{1-2n}(b-a)^n T_n \left(\frac{2x - a - b}{b - a} \right)$$

Интерполяция и равномерное приближение

Теорема Теорема

Пусть $f \in C[-1, 1]$, $E_n(f) = \min_{\phi \in \mathcal{P}_n} \|f - \phi\|_{C[-1, 1]}$. Тогда:
$$\|f - L_n\|_C \leq (1 + \|P_n\|)E_n(f)$$

Теорема Теорема

Пусть $f \in C[-1, 1]$, $E_n(f) = \min_{\phi \in \mathcal{P}_n} \|f - \phi\|_{C[-1, 1]}$. Тогда:
$$\|f - L_n\|_C \leq (1 + \|P_n\|)E_n(f)$$

- $P_n \phi_n = \phi_n$

$$\begin{aligned} \|f - L_n\| &\leq \|f - \phi_n\| + \|P_n \phi_n - P_n f\| = \\ &E_n(f) + \|P_n(\phi_n - f)\| \leq (1 + \|P_n\|)E_n(f) \quad \square \end{aligned}$$

Теорема Теорема

Пусть $f \in C[-1, 1]$, $E_n(f) = \min_{\phi \in \mathcal{P}_n} \|f - \phi\|_{C[-1, 1]}$. Тогда:
$$\|f - L_n\|_C \leq (1 + \|P_n\|)E_n(f)$$

- $P_n \phi_n = \phi_n$

$$\begin{aligned} \|f - L_n\| &\leq \|f - \phi_n\| + \|P_n \phi_n - P_n f\| = \\ &E_n(f) + \|P_n(\phi_n - f)\| \leq (1 + \|P_n\|)E_n(f) \quad \square \end{aligned}$$

- Для чебышёвских сеток: $\|f - L_n\| \leq (1 + c \ln n)E_n(f)$

Алгоритм Ремеза

Алгоритм Ремеза

Возьмем $n + 2$ точки x_1, \dots, x_{n+2}

Алгоритм Ремеза

Возьмем $n + 2$ точки x_1, \dots, x_{n+2}

① Решаем линейную систему:

$$c_0 + c_1 x_i + \dots c_n x_i^n + (-1)^i E = f(x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n + 2$$

относительно неизвестных c_0, \dots, c_n, E .

Алгоритм Ремеза

Возьмем $n + 2$ точки x_1, \dots, x_{n+2}

- 1 Решаем линейную систему:

$$c_0 + c_1 x_i + \dots c_n x_i^n + (-1)^i E = f(x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n + 2$$

относительно неизвестных c_0, \dots, c_n, E .

- 2 Находим точки локального максимума ошибки $|f(x) - p_n|$, $p_n = c_0 + c_1 x + \dots + c_n x^n$. Если условие альтернанса выполнено с заданной точностью - останавливаемся, иначе

Алгоритм Ремеза

Возьмем $n + 2$ точки x_1, \dots, x_{n+2}

- 1 Решаем линейную систему:

$$c_0 + c_1 x_i + \dots c_n x_i^n + (-1)^i E = f(x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n + 2$$

относительно неизвестных c_0, \dots, c_n, E .

- 2 Находим точки локального максимума ошибки $|f(x) - p_n|$, $p_n = c_0 + c_1 x + \dots + c_n x^n$. Если условие альтернанса выполнено с заданной точностью - останавливаемся, иначе
- 3 Заменяем часть точек на точки локального максимума, так чтобы знак $f - p_n$ чередовался. Переходим к (1)

Пример: аппроксимация $|x|$

Наилучшее приближение в $\|\cdot\|_\infty$

Наилучшее приближение в $\|\cdot\|_\infty$

- Для гладких функций интерполяция по чебышёвским узлам даёт близкую точность

Наилучшее приближение в $\|\cdot\|_\infty$

- Для гладких функций интерполяция по чебышёвским узлам даёт близкую точность
- Примеры использования равномерного приближения:
 - ▶ Аппроксимация специальных функций
 - ▶ Построение цифровых фильтров в обработке сигналов

Наилучшее приближение в $\|\cdot\|_\infty$

- Для гладких функций интерполяция по чебышёвским узлам даёт близкую точность
- Примеры использования равномерного приближения:
 - ▶ Аппроксимация специальных функций
 - ▶ Построение цифровых фильтров в обработке сигналов
- Свойство альтернанса используется для приближения рациональными функциями $\frac{p_n(x)}{q_m(x)}$

Приближение в гильбертовом пространстве

Приближение в гильбертовом пространстве

- $\forall f$ в гильбертовом пространстве F и любого замкнутого подпространства Φ существует единственное разложение:

$$f = u + \phi, \phi \in \Phi, u \perp \Phi$$

Приближение в гильбертовом пространстве

- $\forall f$ в гильбертовом пространстве F и любого замкнутого подпространства Φ существует единственное разложение:

$$f = u + \phi, \quad \phi \in \Phi, \quad u \perp \Phi$$

- $\Phi = \text{span}\{v_1, \dots, v_n\}$, $\phi = c_1 v_1 + \dots + c_n v_n$:

$$\begin{bmatrix} (v_1, v_1) & \dots & (v_1, v_n) \\ \dots & \dots & \dots \\ (v_n, v_1) & \dots & (v_n, v_n) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} (v_1, f) \\ \vdots \\ (v_n, f) \end{bmatrix}$$

Скалярное произведение

Скалярное произведение

- Для любой неотрицательной функции w с положительным интегралом по $[a, b]$ можно ввести:

$$(f, g) = \int_a^b f(x)g(x)w(x) dx$$

Скалярное произведение

- Для любой неотрицательной функции w с положительным интегралом по $[a, b]$ можно ввести:

$$(f, g) = \int_a^b f(x)g(x)w(x) dx$$

- Можно взять $\Phi = \mathcal{P}^n$ и провести ортогонализацию Грамма-Шмидта:

$$(L_i, L_j) = \delta_{ij}$$

Скалярное произведение

- Для любой неотрицательной функции w с положительным интегралом по $[a, b]$ можно ввести:

$$(f, g) = \int_a^b f(x)g(x)w(x) dx$$

- Можно взять $\Phi = \mathcal{P}^n$ и провести ортогонализацию Грамма-Шмидта:

$$(L_i, L_j) = \delta_{ij}$$

- Скалярное произведение определяет набор *ортогональных многочленов* с точностью до множителя ± 1

Трехчленное рекуррентное соотношение

Трехчленное рекуррентное соотношение

Теорема Теорема

Для любых ортогональных многочленов верно трехчленное рекуррентное соотношение:

$$xL_n(x) = \beta_{n-1}L_{n-1}(x) + \alpha_nL_n(x) + \beta_nL_{n+1}(x), \quad n = 0, 1, \dots$$

Трехчленное рекуррентное соотношение

Теорема Теорема

Для любых ортогональных многочленов верно трехчленное рекуррентное соотношение:

$$xL_n(x) = \beta_{n-1}L_{n-1}(x) + \alpha_nL_n(x) + \beta_nL_{n+1}(x), \quad n = 0, 1, \dots$$

- Разложим многочлен xL_n по базису:

$$xL_n(x) = s_{n0}L_0(x) + \dots + s_{nn}L_n(x) + s_{nn+1}L_{n+1}(x)$$

Трехчленное рекуррентное соотношение

Теорема Теорема

Для любых ортогональных многочленов верно трехчленное рекуррентное соотношение:

$$xL_n(x) = \beta_{n-1}L_{n-1}(x) + \alpha_nL_n(x) + \beta_nL_{n+1}(x), \quad n = 0, 1, \dots$$

- Разложим многочлен xL_n по базису:

$$xL_n(x) = s_{n0}L_0(x) + \dots + s_{nn}L_n(x) + s_{nn+1}L_{n+1}(x)$$

- $s_{nj} = (xL_n, L_j) = (L_n, xL_j) = 0$, при $j \leq n - 2$

Трехчленное рекуррентное соотношение

Теорема Теорема

Для любых ортогональных многочленов верно трехчленное рекуррентное соотношение:

$$xL_n(x) = \beta_{n-1}L_{n-1}(x) + \alpha_nL_n(x) + \beta_nL_{n+1}(x), \quad n = 0, 1, \dots$$

- Разложим многочлен xL_n по базису:

$$xL_n(x) = s_{n0}L_0(x) + \dots + s_{nn}L_n(x) + s_{n,n+1}L_{n+1}(x)$$

- $s_{nj} = (xL_n, L_j) = (L_n, xL_j) = 0$, при $j \leq n-2$
- Обозначим $\alpha_n = s_{nn}$, $\beta_n = s_{n,n+1} = (xL_n, L_{n+1})$

Трехчленное рекуррентное соотношение

Теорема Теорема

Для любых ортогональных многочленов верно трехчленное рекуррентное соотношение:

$$xL_n(x) = \beta_{n-1}L_{n-1}(x) + \alpha_nL_n(x) + \beta_nL_{n+1}(x), \quad n = 0, 1, \dots$$

- Разложим многочлен xL_n по базису:

$$xL_n(x) = s_{n0}L_0(x) + \dots + s_{nn}L_n(x) + s_{n,n+1}L_{n+1}(x)$$

- $s_{nj} = (xL_n, L_j) = (L_n, xL_j) = 0$, при $j \leq n-2$
- Обозначим $\alpha_n = s_{nn}$, $\beta_n = s_{n,n+1} = (xL_n, L_{n+1})$
- $s_{n,n-1} = (xL_n, L_{n-1}) = (xL_{n-1}, L_n) = \beta_{n-1}$ \square

Следствия

Следствия

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

Следствия

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

Теорема Теорема

L_n имеет n простых вещественных корней x_1, \dots, x_n , которые являются собственными числами матрицы T_n с собственными векторами:

$$[L_0(x_j), \dots, L_{n-1}(x_j)]^T, \quad 1 \leq j \leq n$$

Доказательство

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} & \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

Доказательство

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- Если $L_n(\lambda) = 0$ – то λ – с.ч. T_n ($L_0(x) \neq 0$)

Доказательство

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- Если $L_n(\lambda) = 0$ – то λ – с.ч. T_n ($L_0(x) \neq 0$)
- Допустим, что λ – кратный корень: $L'_n(\lambda) = 0$:

$$T_n L'(\lambda) = \lambda L'(\lambda) + L(\lambda), \quad T_n L(\lambda) = \lambda L(\lambda)$$

Доказательство

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- Если $L_n(\lambda) = 0$ – то λ – с.ч. T_n ($L_0(x) \neq 0$)
- Допустим, что λ – кратный корень: $L'_n(\lambda) = 0$:

$$T_n L'(\lambda) = \lambda L'(\lambda) + L(\lambda), \quad T_n L(\lambda) = \lambda L(\lambda)$$

- $(T_n - \lambda I)L' = L, \quad (T_n - \lambda I)^2 L' = (T_n - \lambda I)L = 0$

Доказательство

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} & \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- Если $L_n(\lambda) = 0$ – то λ – с.ч. T_n ($L_0(x) \neq 0$)
- Допустим, что λ – кратный корень: $L'_n(\lambda) = 0$:

$$T_n L'(\lambda) = \lambda L'(\lambda) + L(\lambda), \quad T_n L(\lambda) = \lambda L(\lambda)$$

- $(T_n - \lambda I)L' = L, \quad (T_n - \lambda I)^2 L' = (T_n - \lambda I)L = 0$
- $\Rightarrow L' \in \ker(T_n - \lambda I)^2 = \ker(T_n - \lambda I)$ (т.к. T_n – эрмитова \Rightarrow нормальная)

Доказательство (2)

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

Доказательство (2)

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- $\beta_i \neq 0, \Rightarrow T_n - \lambda I$ имеет отличный от нуля минор порядка $n - 1$ (в котором β_i – на диагонали)

Доказательство (2)

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} & \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- $\beta_i \neq 0, \Rightarrow T_n - \lambda I$ имеет отличный от нуля минор порядка $n - 1$ (в котором β_i – на диагонали)
- $\dim \ker(T_n - \lambda I) = 1, \Rightarrow$ для некоторого a

$$\begin{bmatrix} L'_0(\lambda) \\ L'_1(\lambda) \\ \vdots \\ L'_{n-1}(\lambda) \end{bmatrix} = a \begin{bmatrix} L_0(\lambda) \\ L_1(\lambda) \\ \vdots \\ L_{n-1}(\lambda) \end{bmatrix}$$

Доказательство (2)

$$x \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \alpha_0 & \beta_1 & & \\ \beta_1 & \alpha_1 & \beta_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & \beta_{n-1} & \alpha_{n-1} \end{bmatrix}}_{T_n} \begin{bmatrix} L_0(x) \\ L_1(x) \\ \vdots \\ L_{n-1}(x) \end{bmatrix} + \beta_n L_n(x) \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

- $\beta_i \neq 0, \Rightarrow T_n - \lambda I$ имеет отличный от нуля минор порядка $n - 1$ (в котором β_i – на диагонали)
- $\dim \ker(T_n - \lambda I) = 1, \Rightarrow$ для некоторого a

$$\begin{bmatrix} L'_0(\lambda) \\ L'_1(\lambda) \\ \vdots \\ L'_{n-1}(\lambda) \end{bmatrix} = a \begin{bmatrix} L_0(\lambda) \\ L_1(\lambda) \\ \vdots \\ L_{n-1}(\lambda) \end{bmatrix}$$

- $L'_0(\lambda) = 0 \Rightarrow a = 0$, противоречие с $L'_1(\lambda) \neq 0$ \square

Расположение корней

Расположение корней

Теорема Теорема

При $n \geq 1$ все корни L_n вещественны, попарно различны и расположены внутри отрезка $[a, b]$

Расположение корней

Теорема Теорема

При $n \geq 1$ все корни L_n вещественны, попарно различны и расположены внутри отрезка $[a, b]$

- Пусть z_1, \dots, z_m - корни полинома L_n внутри $[a, b]$

Теорема Теорема

При $n \geq 1$ все корни L_n вещественны, попарно различны и расположены внутри отрезка $[a, b]$

- Пусть z_1, \dots, z_m - корни полинома L_n внутри $[a, b]$
- $L_n(x) = (x - z_1) \cdots (x - z_m) p_{n-m}(x)$

Теорема Теорема

При $n \geq 1$ все корни L_n вещественны, попарно различны и расположены внутри отрезка $[a, b]$

- Пусть z_1, \dots, z_m - корни полинома L_n внутри $[a, b]$
- $L_n(x) = (x - z_1) \cdots (x - z_m) p_{n-m}(x)$
- $p_{n-m}(x)$ имеет один и тот же знак на $[a, b]$

Расположение корней

Теорема Теорема

При $n \geq 1$ все корни L_n вещественны, попарно различны и расположены внутри отрезка $[a, b]$

- Пусть z_1, \dots, z_m - корни полинома L_n внутри $[a, b]$
- $L_n(x) = (x - z_1) \cdots (x - z_m) p_{n-m}(x)$
- $p_{n-m}(x)$ имеет один и тот же знак на $[a, b]$
- Если $m < n$, то $L_n \perp \prod_{k=1}^m (x - z_k)$:

$$\int_a^b (x - z_1)^2 \cdots (x - z_m)^2 p_{n-m}(x) w(x) dx = 0$$

Расположение корней

Теорема Теорема

При $n \geq 1$ все корни L_n вещественны, попарно различны и расположены внутри отрезка $[a, b]$

- Пусть z_1, \dots, z_m - корни полинома L_n внутри $[a, b]$
- $L_n(x) = (x - z_1) \cdots (x - z_m) p_{n-m}(x)$
- $p_{n-m}(x)$ имеет один и тот же знак на $[a, b]$
- Если $m < n$, то $L_n \perp \prod_{k=1}^m (x - z_k)$:

$$\int_a^b (x - z_1)^2 \cdots (x - z_m)^2 p_{n-m}(x) w(x) dx = 0$$

- Противоречие: $w(x) \geq 0$, p_{n-m} не меняет знак □

Теорема

x_1, \dots, x_n - корни ортогонального многочлена L_n . Тогда матрица

$$Q_n = \begin{bmatrix} L_0(x_1) & \cdots & L_{n-1}(x_1) \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ L_0(x_n) & \cdots & L_{n-1}(x_n) \end{bmatrix}$$

имеет ортогональные строки, а матрица $D_n^{-1}Q_n$

$$D_n = \text{diag} (d_1, \dots, d_n), \quad d_j = \|Q_n(j, :)\|_2$$

является ортогональной.

Разложение интерполяционного многочлена

(2)

Теорема

Интерполяционный многочлен p_{n-1} , построенный по корням x_1, \dots, x_n ортогонального многочлена L_n и значениям f_1, \dots, f_n , представляется в виде

$$p_{n-1}(x) = c_1 L_0(x) + \dots + c_n L_{n-1}(x)$$
$$\begin{bmatrix} c_1 \\ \dots \\ c_n \end{bmatrix} = Q_n^T D_n^{-2} \begin{bmatrix} f_1 \\ \dots \\ f_n \end{bmatrix}$$

Разложение интерполяционного многочлена

(2)

Теорема

Интерполяционный многочлен p_{n-1} , построенный по корням x_1, \dots, x_n ортогонального многочлена L_n и значениям f_1, \dots, f_n , представляется в виде

$$p_{n-1}(x) = c_1 L_0(x) + \dots + c_n L_{n-1}(x)$$

$$\begin{bmatrix} c_1 \\ \dots \\ c_n \end{bmatrix} = Q_n^T D_n^{-2} \begin{bmatrix} f_1 \\ \dots \\ f_n \end{bmatrix}$$

$$Q_n c = f \Rightarrow D_n (D_n^{-1} Q_n) c = f \Rightarrow c = (D_n^{-1} Q_n)^T D_n^{-1} f = Q_n^T D_n^{-2} f \quad \square$$

Связь разных форм с базисом

$$\underbrace{\begin{bmatrix} \phi_0(x_0) & \phi_1(x_0) & \dots & \phi_n(x_0) \\ \phi_0(x_1) & \phi_1(x_1) & \dots & \phi_n(x_1) \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ \phi_0(x_n) & \phi_1(x_n) & \dots & \phi_n(x_n) \end{bmatrix}}_A \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{bmatrix}$$

Связь разных форм с базисом

$$\underbrace{\begin{bmatrix} \phi_0(x_0) & \phi_1(x_0) & \dots & \phi_n(x_0) \\ \phi_0(x_1) & \phi_1(x_1) & \dots & \phi_n(x_1) \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ \phi_0(x_n) & \phi_1(x_n) & \dots & \phi_n(x_n) \end{bmatrix}}_A \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{bmatrix}$$

- $\phi_k(x) = x^k$: A — матрица Вандермонда

Связь разных форм с базисом

$$\underbrace{\begin{bmatrix} \phi_0(x_0) & \phi_1(x_0) & \dots & \phi_n(x_0) \\ \phi_0(x_1) & \phi_1(x_1) & \dots & \phi_n(x_1) \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ \phi_0(x_n) & \phi_1(x_n) & \dots & \phi_n(x_n) \end{bmatrix}}_A \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{bmatrix}$$

- $\phi_k(x) = x^k$: A — матрица Вандермонда
- $\phi_k(x) = l_k(x)$: $A = I$

Связь разных форм с базисом

$$\underbrace{\begin{bmatrix} \phi_0(x_0) & \phi_1(x_0) & \dots & \phi_n(x_0) \\ \phi_0(x_1) & \phi_1(x_1) & \dots & \phi_n(x_1) \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ \phi_0(x_n) & \phi_1(x_n) & \dots & \phi_n(x_n) \end{bmatrix}}_A \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{bmatrix}$$

- $\phi_k(x) = x^k$: A — матрица Вандермонда
- $\phi_k(x) = l_k(x)$: $A = I$
- $1, (x - x_0), (x - x_0)(x - x_1), \dots$: A — нижнетреугольная

Связь разных форм с базисом

$$\underbrace{\begin{bmatrix} \phi_0(x_0) & \phi_1(x_0) & \dots & \phi_n(x_0) \\ \phi_0(x_1) & \phi_1(x_1) & \dots & \phi_n(x_1) \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ \phi_0(x_n) & \phi_1(x_n) & \dots & \phi_n(x_n) \end{bmatrix}}_A \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{bmatrix}$$

- $\phi_k(x) = x^k$: A — матрица Вандермонда
- $\phi_k(x) = l_k(x)$: $A = I$
- $1, (x - x_0), (x - x_0)(x - x_1), \dots$: A — нижнетреугольная
- $\phi_k(x) = L_k(x), L_{n+1}(x_j) = 0$: A — ортогональная

Примеры

- Многочлены Лежандра ($w(x) = 1$)

$$L_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n$$

- Многочлены Чебышёва $\left(w(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}\right)$

$$L_n(x) = \cos(n \arccos x)$$

- Многочлены Эрмита ($w(x) = e^{-x^2}$)

$$L_n(x) = \sum_{j=0}^{[n/2]} (-1)^j \frac{n!}{j!(n-2j)!} (2x)^{n-2j}$$

Примеры

Заключение

Заключение

- Наилучшее приближение в $C[a, b]$

Заключение

- Наилучшее приближение в $C[a, b]$
- Условие альтернанса

Заключение

- Наилучшее приближение в $C[a, b]$
- Условие альтернанса
- Приближение в гильбертовом пространстве $(L_2[a, b])$

Заключение

- Наилучшее приближение в $C[a, b]$
- Условие альтернанса
- Приближение в гильбертовом пространстве $(L_2[a, b])$
- Ортогональные многочлены