# Приближение табличных функций

Курц В.В.

Санкт-Петербургский Политехнический университет Петра Великого

7 февраля 2025 г.

### Содержание

### Постановка задачи

Полиномиальная интерполяция

Приближение табличных функций сплайнами

Метод наименьших квадратов

Сглаживающие сплайны

### Постановка задачи

$$(x_i,y_i), i=0,\ldots,n$$

 $x^h \coloneqq \{x_i\}_{i=0}^n$  — сетка,  $y^h \coloneqq \{y_i\}_{i=0}^n$  — сеточная функция.

- 1.  $x_i < x_{i+1}$  упорядоченная сетка
- 2.  $x_i = x_0 + ih$  равномерная сетка

Пусть табличная функция задана парой элементов  $(x^h, y^h)$ . Требуется построить функцию  $\phi(x)$ , которая удовлетворяет критерию близости

$$\phi(x) \approx (x^h, y^h) \tag{1}$$

и  $\phi(x) \in C^{(k)}([a,b])$ , где [a,b] — отрезок, содержащий все  $x_i$ .

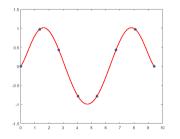
### Критерии близости

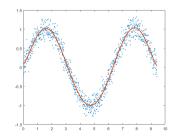
#### 1. критерий интерполирования:

$$\phi(x_i) = y_i, i = 0, \dots, n. \tag{2}$$

### 2. критерий сглаживания:

$$\sum_{i=0}^{n} \rho_i (\phi(x_i) - y_i)^2 \to \min, \rho_i > 0.$$
 (3)





### Зачем решать задачу аппроксимации?

- 1. табличная функция получена в результате эксперимента и необходимо вычислить значения функции (значения производных функции) в других (промежуточных) точках
- 2. компактное представление данных: вместо  $(x^h, y^h)$  имеем  $\phi(x)$
- 3. упрощение вычисления "сложных" функций: заменяем более "простой"

# Основной подход к решению задачи аппроксимации

Выберем некоторое множество  $\{\phi_j(x)\}_{j=0}^m, \phi_j(x) \in C^{(k)}([a,b])$  — базисные функции. Построим обобщённый полином

$$\phi(x) = \sum_{j=0}^{m} a_j \phi_j(x), \tag{4}$$

где  $a_i$  определяются исходя из критерия близости  $\phi(x)$  к  $(x^h, y^h)$ .

(1) Функции  $\{\phi_j(x)\}_{j=0}^m$  должны быть линейно независимыми (для обеспечения единственности, если решение существует).

### Определение

Функции  $\{\phi_j(x)\}_{j=0}^m$  называются линейно независимыми, если

$$\phi(x) = 0, \forall x \quad \Leftrightarrow \quad a_j = 0, j = 0, \dots, m. \tag{5}$$



(2) Множество базисных функций  $\{\phi_j(x)\}_{j=0}^m$  должно принадлежать системе  $\Phi$ , где  $\Phi=\{\phi_j(x)\}_{j=0}^\infty$  — пространство полных функций.

Дает надежду (но не обеспечивает!) на то, что процесс приближения будет сходиться.

### Определение

Множество  $\{\phi_j(x)\}_{j=0}^\infty$  называется полным в X, если  $\forall f \in X \, \forall \epsilon > 0 \, \exists m, a_j$ 

$$\left\| f - \sum_{j=0}^{m} a_j \phi_j(x) \right\|_{X} \le \epsilon. \tag{6}$$

# Примеры

1.  $\phi_j(x) = x^j \Rightarrow \phi(x)$  — алгебраический полином.

### Теорема Вейерштрасса

Любую непрерывную функцию можно приблизить полиномом с вещественными коэффициентами.

2. 
$$\{\phi_j(x)\}_{j=0}^{\infty} = \{1, \cos(x), \sin(x), \cos(2x), \sin(2x), \ldots\}$$
  
 $\Rightarrow \phi(x)$  — тригонометрический полином.

### Содержание

Постановка задачи

#### Полиномиальная интерполяция

Приближение табличных функций сплайнами

Метод наименьших квадратов

Сглаживающие сплайны

## Существование и единственность интерполяционного полинома

Пусть 
$$\phi_j(x)=x^j$$
. Тогда  $\phi(x)=\sum\limits_{j=0}^m a_jx^j=P_m(x)$ .

Задана табличная функция  $(x_i, y_i), i = 0, \dots, n$ .

Потребуем выполнения условий интерполяции  $\phi(x_i) = y_i$ :

$$\begin{cases}
a_0 + a_1 x_0 + a_2 x_0^2 + \dots + a_m x_0^m = y_0 \\
\dots = \dots \\
a_0 + a_1 x_n + a_2 x_n^2 + \dots + a_m x_n^m = y_n
\end{cases}$$
(7)

СЛАУ (7) имеет единственное решение, если

- 1. n = m, т.е. степень полинома на единицу меньше, чем количество точек.
- 2.  $x_i$  попарно различны.

### Упражнение

 $x_i$  попарно различны  $\Leftrightarrow$  определитель СЛАУ (7) не равен 0.



# Интерполяционный полином в форме Лагранжа

Задана табличная функция  $(x_i, y_i), i = 0, ..., n$ . Построим итерполяционный полином  $P_n(x)$ :  $P_n(x_i) = y_i$ . Будем искать  $P_n(x)$  в виде

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i \Phi_i(x), \tag{8}$$

где  $\Phi_i(x_i) = \delta_{ii}$ .

$$\Phi_i(x)=lpha_i\prod_{\substack{k=0\\k
eq i}}^n(x-x_k)$$
 —  $i$ -й базисный полином Лагранжа.

$$\Phi_i(x_i) = 1 = \alpha_i \prod_{\substack{k=0\\k\neq i}}^n (x_i - x_k) \Rightarrow \alpha_i = \dots \Rightarrow \Phi_i(x) = \prod_{\substack{k=0\\k\neq i}}^n \frac{x - x_k}{x_i - x_k}$$

Интерполяционный полином в форме Лагранжа:

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i \prod_{\substack{k=0\\k \neq i}}^n \frac{x - x_k}{x_i - x_k}.$$
 (9)

Введем понятие корневого полинома  $\omega(x)$ :

$$\omega(x) = \prod_{k=0}^{n} (x - x_k). \tag{10}$$

$$\omega'(x) = \sum_{j=0}^{n} \prod_{\substack{k=0\\k\neq j}}^{n} (x - x_k) \Rightarrow \omega'(x_i) = \prod_{\substack{k=0\\k\neq i}}^{n} (x_i - x_k) \Rightarrow \Phi_i(x) = \frac{\omega(x)}{(x - x_i)\omega'(x_i)}$$

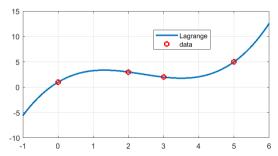
$$L_n(x) = \sum_{i=0}^{n} y_i \frac{\omega(x)}{(x - x_i)\omega'(x_i)}.$$
 (11)

### Пример

$$x^h = \{0, 2, 3, 5\}, y^h = \{1, 3, 2, 5\}.$$

$$L_3(x) = 1 \frac{(x-2)(x-3)(x-5)}{(0-2)(0-3)(0-5)} + 3 \frac{(x-0)(x-3)(x-5)}{(2-0)(2-3)(2-5)} + 2 \frac{(x-0)(x-2)(x-5)}{(3-0)(3-2)(3-5)} + 5 \frac{(x-0)(x-2)(x-3)}{(5-0)(5-2)(5-3)}$$

$$L_3(x) = \frac{3}{10}x^3 - \frac{13}{6}x^2 + \frac{62}{15}x + 1$$



# Интерполяционный полином Лагранжа для равноотстоящих узлов

Рассмотрим сетку с равноотстоящими узлами:  $x_i = x_0 + ih, i = 0, \dots, n$ .

$$x = x_0 + th, t \in [0, n].$$
  
 $x - x_k = h(t - k), x_i - x_k = h(i - k)$ 

$$L_{n}(x_{0} + th) = \sum_{i=0}^{n} y_{i} \frac{(t-0)(t-1)\dots(t-i+1)(t-i-1)\dots(t-n)}{(i-0)(i-1)\dots1(-1)\dots(i-n)} \frac{t-i}{t-i}$$

$$= \sum_{i=0}^{n} y_{i} \frac{(-1)^{n-i}\omega(t)}{i!(n-i)!(t-i)},$$
(12)

где 
$$\omega(t) = \prod_{k=0}^{n} (t-k)$$
.

Коэффициенты при  $y_i$  не зависят от y(x), не зависят от h и не зависят от длины отрезка  $[a,b] \Rightarrow$  могут быть вычислены заранее.



# Погрешности интерполяционной формулы Лагранжа

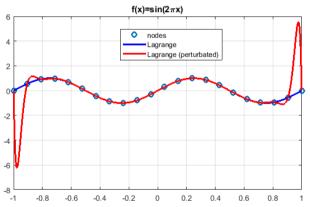
- 1. Ошибка метода: интерполяционный многочлен  $L_n(x)$  совпадает с y(x) в узлах  $x_i$ , но в остальных точках нет.
- 2. Неустранимая погрешность: значения  $y_i$  могут оказаться приближенными.
- 3. Погрешность округления.

### Упражнение

Для какой функции y(x) ошибка метода будет равна 0?

# Неустойчивость интерполяционного полинома. Пример

$$y(x) = \sin(2\pi x), x \in [-1, 1]$$
  
Равномерная сетка, 22 узла  $|y(x_i) - \widetilde{y}(x_i)| \le 10^{-4}$ 



# Оценка погрешности интерполяционного полинома в форме Лагранжа

Предположим, что  $y(x) \in C^{(n+1)}([a,b])$  и  $x^h \subset [a,b]$ .  $R_n(x) = y(x) - P_n(x)$  — ошибка интерполяции.

Рассмотрим вспомогательную функцию

$$\psi(x) = y(x) - L_n(x) - k\omega(x), \tag{13}$$

где k — некоторая константа,  $\omega(x)$  — корневой полином.

 $\psi(x_i)=0, i=0,\ldots,n.$ 

Подберем k так, чтобы  $\psi(x)=0$ , где x — точка, для которой производится оценка:

$$k = \frac{y(x) - L_n(x)}{\omega(x)}. (14)$$

 $\psi(x) \in C^{(n+1)}([a,b])$  и имеет n+2 различных корня.  $\Rightarrow \psi'(x)$  имеет n+1 корень  $\Rightarrow \ldots \Rightarrow \psi^{(n+1)}(x)$  имеет 1 корень,  $x=\eta, \eta \in [a,b]$ .

$$\psi^{(n+1)}(\eta) = y^{(n+1)}(\eta) - 0 - k(n+1)! = 0 \Rightarrow$$

$$k = \frac{y^{(n+1)}(\eta)}{(n+1)!}. (15)$$

Ошибка интерполяции:

$$y(x) - L_n(x) = \frac{y^{(n+1)}(\eta)}{(n+1)!} \omega(x), \forall x \in [a, b].$$
 (16)

Полагая  $M_{n+1} = \sup_{x \in [a,b]} |y^{(n+1)}(x)|,$ 

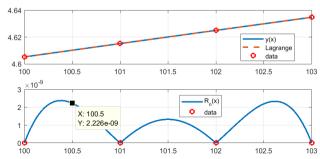
$$|y(x) - L_n(x)| \le \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} |\omega(x)|, \forall x \in [a, b].$$
 (17)

### Пример

С какой точностью можно вычислить  $\ln(100.5)$  по формуле Лагранжа, если известны значения  $\ln(100)$ ,  $\ln(101)$ ,  $\ln(102)$  и  $\ln(103)$ .

$$n = 3, a = 100, b = 103.$$
  
 $y(x) = \ln(x), y^{(4)}(x) = -\frac{6}{x^4}, M_4 = \frac{6}{100^4}.$ 

$$|\ln(100.5) - L_3(100.5)| \le \frac{6}{100^4 \cdot 4!} 0.5 \cdot 0.5 \cdot 1.5 \cdot 2.5 \approx 2.3 \cdot 10^{-9}.$$

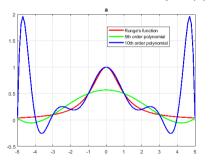


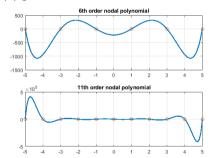
# Недостаток полиномиальной интерполяции на равномерной сетке

Функция Рунге

$$f(x) = \frac{1}{1+x^2}, x \in [-5, 5]$$
(18)

С увеличением n отклонение между  $L_n(x)$  и f(x) растет.





# Выбор узлов интерполирования. Чебышевская сетка

Ошибка интерполяции (16) зависит от  $f^{(n+1)}(\eta)$  и от  $\omega(x)$ :

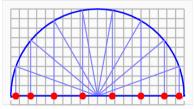
$$|R_n(x)| \le \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} |\omega(x)| \tag{19}$$

Как выбрать узлы  $x_i$ , чтобы ошибка интерполяции была наименьшей?

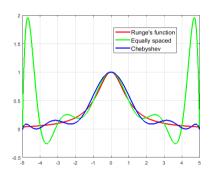
 $\max_{x \in [a,b]} |\omega(x)| 
ightarrow \min \Rightarrow$  узлы — корни полинома Чебышева

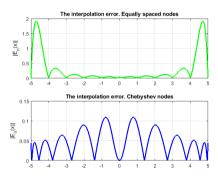
$$x_i = \cos\left(\frac{\pi(2i+1)}{2n}\right), i = 0, \dots, n-1$$
 (20)

$$[-1,1] \to [a,b]: x_i \to \frac{b-a}{2}x_i + \frac{a+b}{2}$$



## Равномерная и Чебышевская сетка





### Конечные разности

Пусть  $x^h = \{x_i\}_{i=0}^n$  - упорядоченная сетка и  $x_i = x_0 + ih$ .

Тогда конечная разность 1-го порядка в узле  $x_k, k = 0, \dots, n-1$ 

$$\Delta y_k = y_{k+1} - y_k,\tag{21}$$

а конечная разность *m*-го порядка

$$\Delta^{m} y_{k} = \Delta^{m-1} y_{k+1} - \Delta^{m-1} y_{k}, \tag{22}$$

### Пример

$$\Delta^2 y_0 = \Delta^1 y_1 - \Delta^1 y_0 = (y_2 - y_1) - (y_1 - y_0) = y_2 - 2y_1 + y_0.$$
  
$$\Delta^3 y_0 = \dots$$



# Разделённые разности

$$x^h = \{x_i\}_{i=0}^n, y^h = \{y_i\}_{i=0}^n.$$

Разделённая разность 1-го порядка, вычисленная по двум узлам  $x_{k_1}, x_{k_2}$ 

$$[y_{k_1}, y_{k_2}] = \frac{y_{k_2} - y_{k_1}}{x_{k_2} - x_{k_1}},\tag{23}$$

а разделённая разность  $\emph{m}$ -го порядка, вычисленная по узлам  $x_{k_0}, \ldots, x_{k_m}$ 

$$[y_{k_0},\ldots,y_{k_m}] = \frac{[y_{k_1},\ldots,y_{k_m}] - [y_{k_0},\ldots,y_{k_{m-1}}]}{x_{k_m}-x_{k_0}}.$$
 (24)

Разделенная разность *n*-го порядка равна

$$[y_{k_0}, \dots, y_{k_n}] = \sum_{j=0}^n \frac{y_{k_j}}{\prod\limits_{\substack{i=0\\i\neq j}}^n (x_{k_j} - x_{k_i})}.$$
 (25)

### Доказательство (по ММИ)

База индукции: 
$$[y_{k_0},y_{k_1}]=rac{y_{k_1}-y_{k_0}}{x_{k_1}-x_{k_0}}=rac{y_{k_0}}{x_{k_0}-x_{k_1}}+rac{y_{k_1}}{x_{k_1}-x_{k_0}}.$$

Индукционный переход. Пусть (25) верно для n=m-1. Покажем, что (25) верно для n=m.

$$[y_{k_0},\ldots,y_{k_m}] = \frac{[y_{k_1},\ldots,y_{k_m}] - [y_{k_0},\ldots,y_{k_{m-1}}]}{x_{k_m}-x_{k_0}} = \frac{1}{x_{k_m}-x_{k_0}} \left( \sum_{\substack{j=1 \ j=1 \ i\neq j}}^m \frac{y_{k_j}}{\prod\limits_{\substack{i=1 \ i\neq j}}^m (x_{k_j}-x_{k_i})} - \sum_{\substack{j=0 \ i\neq j}}^{m-1} \frac{y_{k_j}}{\prod\limits_{\substack{i=0 \ i\neq j}}^m (x_{k_j}-x_{k_i})} \right).$$

1. 
$$j = 0$$
:  $-\frac{1}{x_{k_m} - x_{k_0}} \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{y_{k_0}} (x_{k_j} - x_{k_i})$ 

2. 
$$j = m$$
: 
$$\frac{1}{x_{k_m} - x_{k_0}} \frac{y_{k_m}}{\prod\limits_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{m-1} (x_{k_j} - x_{k_i})}$$

3. 
$$j \neq 0, j \neq m$$
:  $\frac{1}{x_{k_m} - x_{k_0}} \left( \frac{y_{k_j}}{\prod\limits_{\substack{i=1 \ i \neq j}}^m (x_{k_j} - x_{k_i})} - \frac{y_{k_j}}{\prod\limits_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^m (x_{k_j} - x_{k_i})} \right) = \frac{y_{k_j}}{x_{k_m} - x_{k_0}} \left( \frac{(x_{k_j} - x_{k_0}) - (x_{k_j} - x_{k_m})}{\prod\limits_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^m (x_{k_j} - x_{k_i})} \right)$ 

#### Следствие

Разделенная разность - симметричная функция своих аргументов.

## Связь между конечными разностями и разделенными разностями

Пусть  $x^h$  - упорядоченная сетка и  $x_i = x_0 + ih$ . Тогда

$$[y_0,\ldots,y_m] = \frac{\Delta^m y_0}{m! \, h^m}.\tag{26}$$

### Доказательство (по ММИ)

База индукции:  $[y_0, y_1] = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0} = \frac{\Delta y_0}{1!h^1}$ .

Индукционный переход. Пусть (26) верно для n=m-1. Покажем, что (26) верно для n=m.

$$[y_0, \dots, y_m] = \frac{[y_1, \dots, y_m] - [y_0, \dots, y_{m-1}]}{x_m - x_0} = \frac{\frac{\Delta^{m-1}y_1}{(m-1)!h^{m-1}} - \frac{\Delta^{m-1}y_0}{(m-1)!h^{m-1}}}{\underbrace{x_m - x_0}}.$$
 (27)

# Интерполяционный полином в форме Ньютона

Нужно увеличить степень интерполяционного полинома на единицу  $\Rightarrow$  при использовании формулы Лагранжа все слагаемые в (12) нужно вычислить заново  $\odot$ .

$$x_0 \Rightarrow L_0(x) = y_0$$
  
 $x_0, x_1 \Rightarrow L_1(x)$   
 $x_0, \dots, x_n \Rightarrow L_n(x)$   
 $L_n = L_0 + (L_1 - L_0) + \dots + (L_n - L_{n-1}) = Q_0 + Q_1 + \dots + Q_n$   
 $Q_k(x) = L_k(x) - L_{k-1}(x)$   
 $Q_k(x_i) = 0, i = 0, \dots, k-1 \Rightarrow Q_k(x) = \gamma_k \prod_{i=0}^{k-1} (x - x_i)$ 

$$Q_{k}(x_{k}) = \gamma_{k} \prod_{i=0}^{k-1} (x_{k} - x_{i}) = L_{k}(x_{k}) - L_{k-1}(x_{k})$$

$$\gamma_{k} = \frac{1}{\prod\limits_{i=0}^{k-1} (x_{k} - x_{i})} \left( y_{k} - \sum_{j=0}^{k-1} y_{j} \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{k-1} \frac{x_{k} - x_{i}}{x_{j} - x_{i}} \right) = \frac{y_{k}}{\prod\limits_{i=0}^{k-1} (x_{k} - x_{i})} - \sum_{j=0}^{k-1} y_{j} \frac{1}{\prod\limits_{i=0}^{k-1} (x_{k} - x_{i})} \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{k-1} (x_{j} - x_{i})} = \frac{y_{k}}{\prod\limits_{i=0}^{k-1} (x_{k} - x_{i})} + \sum_{j=0}^{k-1} \frac{y_{j}}{\prod\limits_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{k} (x_{j} - x_{i})} = [y_{0}, \dots, y_{k}].$$

Интерполяционный полином в форме Ньютона (для неравных промежутков)

$$L_n(x) = P_n(x) = y_0 + [y_0, y_1](x - x_0) + [y_0, y_1, y_2](x - x_0)(x - x_1) + \dots + [y_0, \dots, y_n] \prod_{i=0}^{n-1} (x - x_i).$$
(28)

- На одной и той же сетке рассматривается множество функций ⇒ полином Лагранжа.
- ightharpoonup Задача рассматривается для одной и той же функции на разных сетках  $\Rightarrow$  полином Ньютона.

Нужно увеличить степень интерполяционного полинома на единицу  $\Rightarrow$  при использовании формулы Ньютона (28) достаточно добавить к  $P_n(x)$  лишь одно слагаемое

$$P_{n+1}(x) = P_n(x) + [y_0, \dots, y_n, y_{n+1}] \prod_{i=0}^{n} (x - x_i).$$
 (29)

 С точки зрения вычислительной устойчивости полином Лагранжа предпочтительней.

## Остаточный член формулы Ньютона

Пусть  $\{x_i\}_{i=0}^n$  - узлы интерполяции,  $x \neq x_i$  - точка, в которой производится оценка. Добавим x к узлам интерполяции.

$$P_{n+1}(x) = y.$$

$$P_{n+1}(x) = P_n(x) + [y_0, \dots, y_n, y] \prod_{i=0}^{n} (x - x_i)$$

$$R_n(x) = y - P_n(x) = [y_0, \dots, y_n, y]\omega(x).$$
 (30)

# Интерполяционная формула Ньютона для равных промежутков

Пусть  $x^h$  - упорядоченная равномерная сетка.  $x_i=x_0+ih, i=0,\ldots,n, h>0$ .  $x=x_0+th, t\in [0,n]$ .  $x-x_i=h(t-i)$   $P_n(x)=P_n(x_0+th)=y_0+\frac{\Delta y_0}{11h}h(t-0)+\frac{\Delta^2 y_0}{21k^2}h(t-0)h(t-1)+\ldots$ 

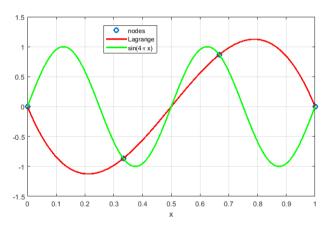
Интерполяционная формула Ньютона для интерполирования вперед

$$P_n(x_0 + th) = y_0 + \frac{\Delta y_0}{1!}t + \frac{\Delta^2 y_0}{2!}t(t-1) + \ldots + \frac{\Delta^n y_0}{n!}t(t-1)\ldots(t-n+1).$$
 (31)

Интерполяционная формула Ньютона для интерполирования назад

$$P_n(x_n+qh) = y_n + \frac{\Delta y_{n-1}}{1!}q + \frac{\Delta^2 y_{n-2}}{2!}q(q+1) + \ldots + \frac{\Delta^n y_0}{n!}q(q+1)\ldots(q+n-1), (32)$$
  
где  $q = (x-x_n)/h$ .

Полином Лагранжа для функции  $f(x) = \sin(4\pi x)$  на интервале [0,1] с 4 равноотстоящими узлами.



# Интерполяция с кратными узлами. Полином Эрмита

 $x_i \in x^h$  - кратный узел порядка p для сеточной функции  $y_h$ , если в этом узле заданы  $(y_i, y_i', \dots, y_i^{(p-1)})$ .

Простейший случай - полином Эрмита, у которого все узлы кратности 2

$$\begin{cases}
P_m(x_i) = y_i \\
P'_m(x_i) = y'_i, i = 0, \dots, n
\end{cases}$$
(33)

Можно построить полином степени m = 2n + 1. Будем искать в виде

$$H_{2n+1}(x) = \sum_{j=0}^{n} (y_j \phi_j(x) + y_j' \psi_j(x)), \tag{34}$$

где  $\phi_i(x)$  и  $\psi_i(x)$  - полиномы степени не выше 2n+1.

Условия на  $\phi_i(x)$  и  $\psi_i(x)$ 

$$\begin{cases} \phi_j(x_i) = \delta_{ij} \\ \phi'_j(x_i) = 0, \forall i \end{cases} \quad \mathbf{H} \quad \begin{cases} \psi_j(x_i) = 0, \forall i \\ \psi'_j(x_i) = \delta_{ij} \end{cases}$$
 (35)

Каждый полином имеет n корней кратности 2 и один корень кратности 1.

$$\psi_{j}(x) = \gamma_{j}(x - x_{j}) \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} (x - x_{i})^{2}$$

$$\psi'_{j}(x) = \gamma_{j} \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} (x - x_{i})^{2} + \gamma_{j}(x - x_{j}) \left( \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} (x - x_{i})^{2} \right)'_{x}$$

$$\psi'_{j}(x_{j}) = \gamma_{j} \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} (x_{j} - x_{i})^{2} = 1 \Rightarrow \gamma_{j} = \frac{1}{\prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} (x_{j} - x_{i})^{2}} \Rightarrow \psi_{j}(x) = (x - x_{j}) \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} \left( \frac{x - x_{i}}{x_{j} - x_{i}} \right)^{2}$$

$$\phi_j(x) = (\alpha_j x + \beta_j) \prod_{\substack{i=0\\i\neq j}}^n \left(\frac{x - x_i}{x_j - x_i}\right)^2$$

$$\phi_j(x_j) = 1 \Rightarrow \alpha_j x_j + \beta_j = 1$$

$$\phi'_j(x) = \alpha_j \prod_{j=1}^{n} + (\alpha_j x + \beta_j)(\prod)'_x \phi'_j(x_j) = \alpha_j + (\prod)'_{x=x_j} = 0 \Rightarrow \alpha_j = -(\prod)'_{x=x_j}$$

$$\left(\prod_{\substack{i=0\\i\neq j}}^{n} \left(\frac{x-x_i}{x_j-x_i}\right)^2\right)_x' = \left(\frac{2(x-x_0)}{(x_j-x_0)^2} \prod_{\substack{i=0\\i\neq j\\i\neq 0}}^{n} \left(\frac{x-x_i}{x_j-x_i}\right)^2 + \ldots + \frac{2(x-x_k)}{(x_j-x_k)^2} \prod_{\substack{i=0\\i\neq j\\i\neq k}}^{n} \left(\frac{x-x_i}{x_j-x_i}\right)^2 + \ldots\right)$$

$$\alpha_j = -(\prod)'_{x=x_j} = -\sum_{\substack{k=0\\k=j}}^{n} \frac{2}{x_j - x_k}$$

$$\beta_j = 1 - \alpha_j x_j \Rightarrow \alpha_j x + \beta_j = \alpha_j x + (1 - \alpha_j x_j) = 1 + \alpha_j (x - x_j)$$

$$\phi_j(x) = \left(1 - 2(x - x_j) \sum_{\substack{k=0 \ k \neq j}}^{n} \frac{1}{x_j - x_k}\right) \prod_{\substack{i=0 \ i \neq j}}^{n} \left(\frac{x - x_i}{x_j - x_i}\right)^2$$

Покажем единственность.

От противного. Пусть существуют  $H_{2n+1}^{(1)}(x)$  и  $H_{2n+1}^{(2)}(x)$ .

 $Q_{2n+1}(x) = H_{2n+1}^{(1)}(x) - H_{2n+1}^{(2)}(x)$  имеет n+1 корень кратности 2 (в силу условий интерполяции).

Но  $Q_{2n+1}(x)$  - полином степени не выше  $2n+1 \Rightarrow Q_{2n+1}(x) \equiv 0$ .

#### Теорема

Если  $f(x) \in C^{(2n+2)}([a,b]),$  то справедлива формула для остаточного члена полинома Эрмита

$$R_{2n+2}(x) = \frac{f^{(2n+2)}(\eta)}{(2n+2)!} \omega^2(x), \tag{36}$$

где  $\eta \in [a,b], \omega(x)$  - корневой полином.

#### Замечания

- 1. Техника построения интерполяционного полинома с узлами разной кратности аналогична, но необходимо учесть кратность узлов.
- 2. Если сетка имеет N узлов с учётом их кратности, то можно построить интерполяционный полином степени N-1 и

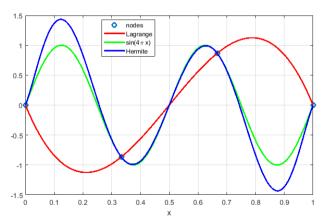
$$R_{N-1}(x) = \frac{f^{(N)}(\eta)}{N!} \Omega(x), \tag{37}$$

где  $\Omega(x)$  - корневой полином с учётом кратности узлов.



## Пример

Лагранжева и Эрмитова интерполяция для функции  $f(x) = \sin(4\pi x)$  на интервале [0,1] с 4 равноотстоящими узлами.



## О сходимости интерполяционного процесса

Всегда ли можно добиться повышения точности интерполяции путем увеличения числа узлов?

$$\begin{pmatrix} x_0^{(0)} & & & & \\ x_0^{(1)} & x_1^{(1)} & & & \\ x_0^{(2)} & x_1^{(2)} & x_2^{(2)} & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ x_0^{(n)} & x_1^{(n)} & \dots & x_n^{(n)} \\ & \ddots & \ddots & \dots & \dots \end{pmatrix}, x_i^{(k)} \in [a, b].$$

Метод интерполяции сходится, если

$$\max_{[a,b]} |f(x) - P_n(x)| \xrightarrow[n \to \infty]{} 0.$$
(38)

## О сходимости интерполяционного процесса

Существует ли единая для всех непрерывных на [a,b] функций стратегия выбора узлов, гарантирующая сходимость?

## Теорема Фабера

$$\forall X \,\exists f \in C([a,b]) \colon \max_{[a,b]} |f(x) - P_n(x)| \xrightarrow[n \to \infty]{} \infty.$$

## Теорема

Пусть X - матрица с чебышевскими узлами. Тогда  $\forall f \in C^{(1)}([a,b])$   $\max_{[a,b]} |f(x)-P_n(x)| \xrightarrow[n\to\infty]{} 0.$ 

## Содержание

Постановка задачи

Полиномиальная интерполяция

Приближение табличных функций сплайнами

Метод наименьших квадратов

Сглаживающие сплайны

## Interpolation

## Objective

Given n + 1 pairs  $(x_i, y_i)$ , derive a simple function  $\phi(x)$ , that passes through all the points

$$\phi(x_i) = y_i, i = 0, \dots, n. \tag{39}$$

- $\phi(x)$  is an algebraic polynomial  $\Rightarrow$  *polynomial interpolation*
- $\phi(x)$  is only locally a polynomial  $\Rightarrow$  spline interpolation

# Spline

#### Definition

Let  $x_0, \ldots, x_n$  be n+1 distinct nodes of [a, b], with  $a = x_0 < x_1 < \ldots < x_n = b$ . The function  $S_k^{\nu}(x)$  on the interval [a, b] is a *spline* of degree k relative to the nodes  $x_i$  if

$$S_k^{\nu}|_{[x_i,x_{i+1}]} \in \mathbb{P}_k, i = 0, 1, \dots, n-1$$
(40)

$$S_k^{\nu} \in C^{k-\nu}([a,b]).$$
 (41)

 $x_1, \ldots, x_{n-1}$  are *internal* nodes,  $\nu$  is a defect of spline.

#### Remark

Discontinuity in the  $k - \nu + 1, \dots, k$ -th derivative is possible at the internal nodes. These nodes are called *active* nodes.

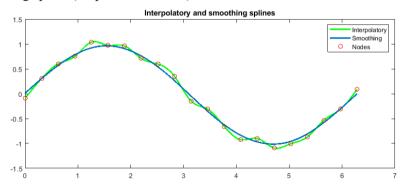


## Interpolatory and Smoothing Splines

1. Interpolatory spline (csape in MATLAB):

$$S_k^{\nu}(x_i) = f(x_i), i = 0, \ldots, n$$

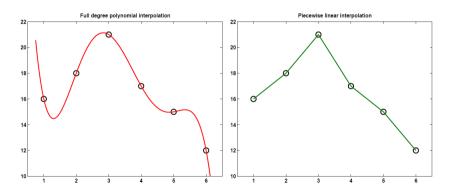
2. Smoothing spline (csaps in MATLAB).



## Example

 $S_1^1(x)$  is a piecewise linear interpolant

$$S_1^1(x)|_{[x_i,x_{i+1}]} = P_1(x) = y_i + \frac{y_{i+1} - y_i}{x_{i+1} - x_i}(x - x_i), i = 0, \dots, n - 1$$
(42)



# Piecewise Cubic Hermite Interpolating Polynomial

If function values  $\{y_i\}$  and first derivative values  $\{y_i'\}$  at a set of data points  $\{x_i\}$  are known, then

$$\begin{cases}
H_3(x_i) = y_i, H_3(x_{i+1}) = y_{i+1} \\
H'_3(x_i) = y'_i, H'_3(x_{i+1}) = y'_{i+1}
\end{cases}$$

Use (34) to define  $H_3(x)$ .

$$S_3^2(x)$$
 is a piecewise cubic interpolant.  $S_3^2(x)|_{[x_i,x_{i+1}]} = H_3(x)$ 

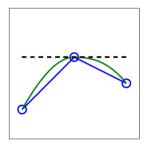
If derivative values are not given, we need to define slopes  $d_i$  somehow!

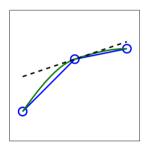
## Shape-preserving piecewise cubic Hermite interpolation

Let  $\delta_i$  denote the first divided difference  $[y_i, y_{i+1}]$ 

- ▶ if  $\delta_{i-1}$  and  $\delta_i$  have opposite signs or if either of them is zero, then  $d_i = 0$
- $\blacktriangleright$  if  $\delta_{i-1}$  and  $\delta_i$  have the same sign and two intervals have the same length

$$\frac{1}{d_i} = \frac{1}{2} \left( \frac{1}{\delta_{i-1}} + \frac{1}{\delta_i} \right) \tag{43}$$





## Interpolatory Quadratic Spline

 $S_2^1(x)$  is a piecewise quadratic interpolant and  $S_2^1|_{[x_{i-1},x_i]}=g_i(x)=a_ix^2+b_ix+c_i$ .

$$\begin{cases} g_i(x_{i-1}) = y_{i-1} \\ g_i(x_i) = y_i \end{cases} i = 1, \dots, n \text{ and } g'_i(x_i) = g'_{i+1}(x_i), i = 1, \dots, n-1$$

$$\begin{cases}
g_1(x_0) = y_0 \\
g_1(x_1) = y_1 \Rightarrow a_1, b_1, c_1 \Rightarrow g_1'(x_1) \Rightarrow \begin{cases}
g_2(x_1) = y_1 \\
g_2(x_2) = y_2 \\
g_2'(x_1) = g_1'(x_1)
\end{cases} \Rightarrow a_2, b_2, c_2 \Rightarrow \dots \tag{44}$$

Not-a-knot spline

$$\begin{cases} g_1(x_0) = y_0 \\ g_1(x_1) = y_1 \Rightarrow a_1, b_1, c_1 \Rightarrow g'_1(x_2) \Rightarrow \begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_3) = y_3 \Rightarrow a_3, b_3, c_3 \Rightarrow \dots \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_1(x_0) = y_0 \\ g_1(x_2) = y_2 \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_3(x_2) = y_2 \\ g_3(x_2) = g'_1(x_2) \end{cases}$$

Let 
$$S_k^{\nu}$$
 be an interpolatory spline.  $k=3, \nu=1 \Rightarrow S_3^{l}|_{[x_{i-1},x_i]} \in \mathbb{P}_3$  and  $S_3^{l} \in C^2([a,b])$ .

Input: nodes  $\{x_i\}_{i=0}^n$  and corresponding function values  $\{y_i\}_{i=0}^n$ .

$$S_3^{1}(x) = \begin{cases} a_1 x^3 + b_1 x^2 + c_1 x + d_1, & x \in [x_0, x_1] \\ a_2 x^3 + b_2 x^2 + c_2 x + d_2, & x \in [x_1, x_2] \\ \dots \\ a_n x^3 + b_n x^2 + c_n x + d_n, & x \in [x_{n-1}, x_n] \end{cases}$$
efficients  $a_i, b_i, c_i$  and  $d_i, i = 1, \dots, n$ . (46)

Goal: find 4n coefficients  $a_i, b_i, c_i$  and  $d_i, i = 1, \dots, n$ .

$$g(x) := S_3^1(x), g_i(x) := S_3^1(x)|_{[x_{i-1},x_i]}$$

 $g(x) \in C^2([a,b]) \Rightarrow$  for all internal nodes  $x_i, i = 1, ..., n-1$ :

$$\begin{cases} g_i(x_i) = g_{i+1}(x_i) & (47a) \\ g'_i(x_i) = g'_{i+1}(x_i) & (47b) \\ g''_i(x_i) = g''_{i+1}(x_i) & (47c) \end{cases}$$

g(x) is an interpolatory spline  $\Rightarrow$ 

$$g_1(x_0) = y_0 \text{ and } g_i(x_i) = y_i, i = 1, \dots, n$$
 (48)

(47) and (48): 3(n-1) + n + 1 = 4n - 2 conditions  $\Rightarrow$  2 conditions are lacking.



$$M_i := g''(x_i), i = 0, \ldots, n$$

 $g_i(x) \in \mathbb{P}_3 \Rightarrow g_i''(x) \in \mathbb{P}_1$  is a linear function.

$$g_i''(x_{i-1}) = M_{i-1}$$
 and  $g_i''(x_i) = M_i \Rightarrow$ 

$$g_i''(x) = M_{i-1} \frac{x_i - x}{h_i} + M_i \frac{x - x_{i-1}}{h_i}, x \in [x_{i-1}, x_i],$$
(49)

where  $h_i = x_i - x_{i-1}$ .

Integrate (49) twice:

$$g_i(x) = M_{i-1} \frac{(x_i - x)^3}{6h_i} + M_i \frac{(x - x_{i-1})^3}{6h_i} + C_i(x - x_{i-1}) + \widetilde{C}_i$$
 (50)

Conditions (47a) and (48)  $\Rightarrow$ 

1. 
$$g_i(x_{i-1}) = y_{i-1} = M_{i-1} \frac{h_i^2}{6} + \widetilde{C}_i \Rightarrow$$

$$\widetilde{C}_i = y_{i-1} - M_{i-1} \frac{h_i^2}{6} \tag{51}$$

2. 
$$g_i(x_i) = y_i = M_i \frac{h_i^2}{6} + C_i h_i + \widetilde{C}_i \Rightarrow$$

$$C_i = \frac{y_i - y_{i-1}}{h_i} - \frac{h_i}{6} (M_i - M_{i-1})$$
 (52)

Continuity of the first derivatives at the internal nodes (condition (47b))  $\Rightarrow$ 

$$\underbrace{M_{i}\frac{h_{i}}{2} + \frac{y_{i} - y_{i-1}}{h_{i}} - \frac{h_{i}}{6}(M_{i} - M_{i-1})}_{g'_{i}(x_{i})} = \underbrace{-M_{i}\frac{h_{i+1}}{2} + \frac{y_{i+1} - y_{i}}{h_{i+1}} - \frac{h_{i+1}}{6}(M_{i+1} - M_{i})}_{g'_{i+1}(x_{i})}$$
(53)

$$\frac{h_i}{h_i + h_{i+1}} M_{i-1} + 2M_i + \frac{h_{i+1}}{h_i + h_{i+1}} M_{i+1} = \frac{6}{h_i + h_{i+1}} \left( \frac{y_{i+1} - y_i}{h_{i+1}} - \frac{y_i - y_{i-1}}{h_i} \right), i = 1, \dots, n-1$$
(54)

n+1 unknowns:  $M_0, M_1, \ldots, M_n$ 

n-1 equations

 $\Rightarrow$  2 conditions are lacking

# Interpolatory Cubic Spline. Two lacking conditions

natural spline

$$g''(a) = g''(b) = 0 \Leftrightarrow M_0 = M_n = 0$$
(55)

clamped spline: specify the slope at the ends of the spline, e.g.

$$\begin{cases} g'(a) = f'(a) \\ g'(b) = f'(b) \end{cases}$$
(56)

▶ *not-a-knot spline*: enforce continuity of g'''(x) at  $x_1$  and  $x_{n-1}$ 

$$\begin{cases} g_1'''(x_1) = g_2'''(x_1) \\ g_{n-1}'''(x_{n-1}) = g_n'''(x_{n-1}) \end{cases}$$
 (57)

$$ightharpoonup g''(a) = M_0 = f''(a), g''(b) = M_n = f''(b)$$

## Algorithm

- 1. solve linear system consisting of n-1 equations (54) + 2 conditions ((55) or (56) or (57)) with Thomas algorithm  $\rightarrow \{M_i\}_{i=0}^n$ .
- 2. find  $\{\widetilde{C}_i\}_{i=0}^{n-1}$  and  $\{C_i\}_{i=0}^{n-1}$  using (51) and (52) respectively.

#### Theorem

Let  $f \in C^4([a,b])$  and  $S_3^1$  be the cubic spline interpolating f. Then  $\forall x \in [a,b]$ 

$$|f(x) - S_3^1(x)| \le Ch^4,$$
 (58)

where  $h = \max_{i} h_{i}$  and  $C = \frac{5}{384} \max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)|$ .

Spline  $S_3^1$  uniformly converges to f as h tends to zero.



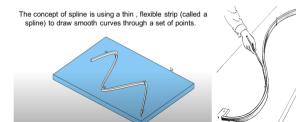
# Минимизирующее свойствао кубического интерполяционного естественного сплайна

$$W_2^2([a,b]) \subset C^{(2)}([a,b]), \forall u \in W_2^2([a,b]) \ \exists \pi(u) = \int_a^b (u''(x))^2 dx < \infty$$

## Minimum energy principle

 $\forall u \in W_2^2([a,b]) : u(x_i) = y_i$  естественный кубический интерполяционный сплайн g является единственной функцией, сообщающей минимум функционалу  $\pi$ , т.е.

$$\int_{a}^{b} (g''(x))^{2} dx \le \int_{a}^{b} (u''(x))^{2} dx.$$
 (59)





# Минимизирующее свойство кубического интерполяционного естественного сплайна

$$\pi(u-g) = \int_{a}^{b} (u'' - g'')^{2} dx = \int_{a}^{b} (u'')^{2} dx + \int_{a}^{b} (g'')^{2} dx - 2 \int_{a}^{b} u'' g'' dx \pm \int_{a}^{b} (g'')^{2} dx = \pi(u) - \pi(g) + 2 \int_{a}^{b} g'' (g'' - u'') dx$$

$$\int_{a}^{b} g'' (g'' - u'') dx = g'' (g' - u')|_{a}^{b} - \int_{a}^{b} g^{(3)} (g' - u') dx = \sum_{i=1}^{n} \int_{x_{i-1}}^{x_{i}} g_{i}^{(3)} (u' - g_{i}') dx = \sum_{i=1}^{n} 6a_{i}(u - g_{i})|_{x_{i-1}}^{x_{i}} = 0$$

$$\pi(u - g) = \pi(u) - \pi(g) \Rightarrow \pi(g) = \pi(u) - \pi(u - g) \leq \pi(u)$$

# Минимизирующее свойство кубического интерполяционного естественного сплайна

Покажем единственность (от противного).

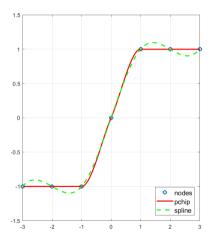
$$\pi(u) = \pi(g) \Rightarrow \pi(u - g) = 0$$

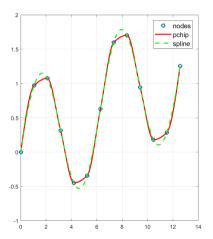
$$\pi(u - g) = \int_{a}^{b} (u'' - g'')^{2} dx \Rightarrow u'' - g'' = 0$$

$$u(x) = g(x) + c_{1}x + c_{2}$$

$$u(x_{i}) = g(x_{i}) = y_{i}, i = 0, \dots, n, n \ge 1 \Rightarrow c_{1} = c_{2} = 0.$$

# Piecewise Cubic Hermite Interpolation and Cubic Spline





### Exercise

Make a plot of your hand. Start with

```
figure('position', get(0, 'screensize'))
axes('position',[0 0 1 1])
[x,y] = ginput;
```

Place your hand on the computer screen. Use the mouse to select a few dozen points outlining your hand. Terminate the ginput with a carriage return. Now think of x and y as two functions of an independent variable s that goes from one to the number of points you collected. You can interpolate both functions on a finer grid t

```
n = length(x);
s = (1:n)';
t = (1:.05:n)';
```

Use spline and pchip functions. Plot the results. Which do you prefer?

## Содержание

Постановка задачи

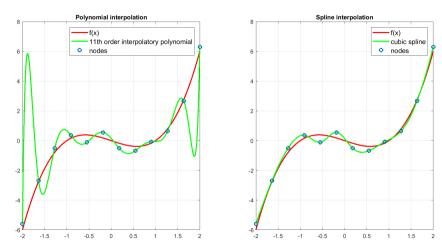
Полиномиальная интерполяция

Приближение табличных функций сплайнами

Метод наименьших квадратов

Сглаживающие сплайны

## Polynomial Interpolation and Spline Interpolation



Errors in data  $\Rightarrow$  interpolation is a bad choice.

## Least squares Method. Problem Statement

Let n+1 data points  $(x_i, y_i), i=0,\ldots,n$  are given. Find a function  $\phi(x)$ 

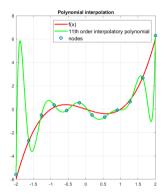
$$\phi(x) = \sum_{j=0}^{m} a_j \phi_j(x), \tag{60}$$

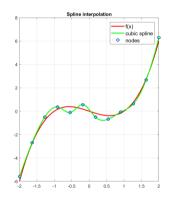
which minimizes the weighted sum of squared residuals

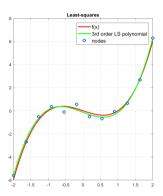
$$S(\phi) = \sum_{i=0}^{n} \rho_i (\phi(x_i) - y_i)^2 \xrightarrow{\{a_j\}} \min.$$
 (61)

 $S(\phi) = S(a_0, \dots, a_m)$  is the objective function, or the error functional.  $\{\rho_i\}$  are weights,  $\rho_i > 0, \forall i = 0, \dots, n$ .

## Interpolation versus Least Squares







$$S(a_0,...,a_m) = \sum_{i=0}^{n} \rho_i (\phi(x_i) - y_i)^2$$

$$\begin{cases}
\frac{\partial S}{\partial a_k} = 0, k = 0, \dots, m \\
\left\{\frac{\partial^2 S}{\partial a_k \partial a_l}\right\}_{k,l} > 0, k, l = 0, \dots, m
\end{cases}$$
(62)

$$\frac{\partial S}{\partial a_k} = 2 \sum_{i=0}^n \rho_i (\phi(x_i) - y_i) \frac{\partial \phi(x_i)}{\partial a_k} = 2 \sum_{i=0}^n \rho_i \phi(x_i) \phi_k(x_i) - 2 \sum_{i=0}^n \rho_i y_i \phi_k(x_i)$$

$$\phi(x_i) = \sum_{j=0}^m a_j \phi_j(x_i)$$

$$\frac{\partial S}{\partial a_k} = 2 \sum_{i=0}^m a_j \sum_{i=0}^n \rho_i \phi_j(x_i) \phi_k(x_i) - 2 \sum_{i=0}^n \rho_i y_i \phi_k(x_i)$$

$$\{\phi_j(x_i)\}_{i=0}^n = \phi_j^h \in \mathbb{R}^{n+1}$$

Dot product with positive weights

$$(y^h, z^h) = \sum_{i=0}^n \rho_i y_i z_i.$$
 (64)

$$\frac{\partial S}{\partial a_k} = 2 \sum_{i=0}^m a_i(\phi_j^h, \phi_k^h) - 2(y^h, \phi_k^h)$$

System of linear equations with unknowns  $a_0, \ldots, a_m$ 

$$\sum_{i=0}^{m} (\phi_j^h, \phi_k^h) a_j = (y^h, \phi_k^h), k = 0, \dots, m$$
(65)

$$\frac{\partial^2 S}{\partial a_k \partial a_l} = 2(\phi_l^h, \phi_k^h)$$



$$G = \begin{pmatrix} (\phi_0^h, \phi_0^h) & (\phi_1^h, \phi_0^h) & \dots & (\phi_m^h, \phi_0^h) \\ (\phi_0^h, \phi_1^h) & (\phi_1^h, \phi_1^h) & \dots & (\phi_m^h, \phi_1^h) \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ (\phi_0^h, \phi_m^h) & (\phi_1^h, \phi_m^h) & \dots & (\phi_m^h, \phi_m^h) \end{pmatrix} \text{ is the Gram matrix.}$$

- $ightharpoonup \det(G) \neq 0 \Leftrightarrow \phi_0^h, \phi_1^h, \dots, \phi_m^h$  are linearly independent.
- $G > 0 \Leftrightarrow \phi_0^h, \phi_1^h, \dots, \phi_m^h$  are linearly independent.

$$\phi_0^h, \phi_1^h, \dots, \phi_m^h$$
 are linearly independent  $\Leftrightarrow \sum_{j=0}^m c_j \phi_j^h = 0 \Rightarrow c_j = 0$ .

$$\sum_{i=0}^{m} c_j \phi_j^h = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=0}^{m} c_j \phi_j(x_i) = 0, \forall i = 0, \dots, n \Leftrightarrow Q_m(x_i) = 0, \forall i = 0, \dots, n,$$
 (66)

where 
$$Q_m(x) = \sum_{j=0}^m c_j \phi_j(x)$$
.

Множество функций  $\phi_j(x)$  будет линейно независимым на сетке  $x^h$ , если не существует обобщённого полинома отличного от 0, такого, что все узлы сетки являются его корнями.

$$\phi_j(x) = x^j, j = 0, \dots, m$$
  $Q_m(x_i) = 0, i = 0, \dots, n$  Если  $m < n+1$ , то сеточные функции всегда линейно независимы.

$$(\phi_{j}^{h}, \phi_{k}^{h}) = \sum_{i=0}^{n} \rho_{i} x_{i}^{j} x_{i}^{k} = \sum_{i=0}^{n} \rho_{i} x_{i}^{j+k}$$
$$(y^{h}, \phi_{k}^{h}) = \sum_{i=0}^{n} \rho_{i} y_{i} x_{i}^{k}$$

Матрица СЛАУ становится плохо обусловленной (приближается к матрице Гильберта) при  $n \to \infty$ . Можно использовать многочлены Чебышева.

# Polynomial Least Squares. Second-order polynomial

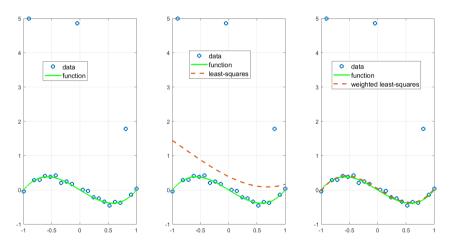
Let  $\phi(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$  is a second-order polynomial and  $\rho_i = 1$ .

System of linear equations with respect to unknown coefficients  $a_0, a_1, a_2$ :

$$\begin{cases} (n+1)a_0 + \left(\sum_{i=0}^n x_i\right) a_1 + \left(\sum_{i=0}^n x_i^2\right) a_2 = \left(\sum_{i=0}^n y_i\right) \\ \left(\sum_{i=0}^n x_i\right) a_0 + \left(\sum_{i=0}^n x_i^2\right) a_1 + \left(\sum_{i=0}^n x_i^3\right) a_2 = \left(\sum_{i=0}^n x_i y_i\right) \\ \left(\sum_{i=0}^n x_i^2\right) a_0 + \left(\sum_{i=0}^n x_i^3\right) a_1 + \left(\sum_{i=0}^n x_i^4\right) a_2 = \left(\sum_{i=0}^n x_i^2 y_i\right) \end{cases}$$

## Выбор весовых коэффициентов

 $ilde{y}_i=y_i+\epsilon_i$  - известно значение с погрешностью. Если известно  $\epsilon_i$ , то  $\rho_i=rac{1}{\epsilon_i^2+\epsilon},\epsilon>0$ 

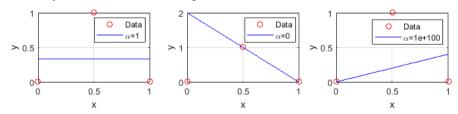


## Пример

$$y(x) = \sin(\pi x)$$
  
 $x^h = \{0, \frac{1}{2}, 1\}, y^h = \{0, 1, 0\}, \rho_0 = \alpha, \rho_1 = \rho_2 = 1$ 

$$P_1(x) = a_0 + a_1 x = a_0(\alpha) + a_1(\alpha)x = \frac{2}{1+5\alpha} + \frac{2}{1+5\alpha}(\alpha - 1)x$$

- 1.  $\alpha = 1$  все точки равноправны
- 2.  $\alpha = 0$  не учитывается первая точка
- 3.  $\alpha = \infty$  учитывается только первая точка



## Содержание

Постановка задачи

Полиномиальная интерполяция

Приближение табличных функций сплайнами

Метод наименьших квадратов

Сглаживающие сплайны

## Сглаживающий кубический сплайн (smoothing cubic spline)

Комбинация сплайнов и МНК:

$$J(u) = (1-p) \underbrace{\int_{a}^{b} (u''(x))^2 dx}_{\text{сглаживание}} + p \underbrace{\sum_{i=0}^{n} \rho_i (u(x_i) - y_i)^2}_{\text{приближение к данным}} \to \min, \tag{67}$$

где  $u \in W_2^2([a,b]), \rho_i \geq 0, p \in [0,1].$ 

Компромисс между двумя требованиями:

- приближение к заданным значениям
- получение гладкой функции.

Выбор p - какая из целей наиболее важна.

### Утверждение

Пусть  $u_{\star}(x)$  сообщает минимум (67). Тогда  $u_{\star}(x)$  - естественный кубический сплайн, но не обязательно интерполяционный.

#### Доказательство

$$J(u) = \pi(u) + S(u)$$

$$u_{\star}^{h} = \mu^{h} = \{\mu_{i}\}_{i=0}^{n}$$

По  $x^h$ ,  $\mu^h$  построим интерполяционный естественный сплайн g(x).

$$g(x_i) = \mu_i = u_{\star}(x_i) \Rightarrow$$

$$\pi(g) \le \pi(u_{\star}). \tag{68}$$

$$J(u_{\star}) \leq J(g)$$
 и  $S(u_{\star}) = S(g) \Rightarrow$ 

$$\pi(u_{\star}) \le \pi(g). \tag{69}$$

$$(68), (69) \Rightarrow g(x) = u_{\star}(x).$$

(54) ⇔

$$\frac{h_i}{6}M_{i-1} + \frac{h_i + h_{i+1}}{3}M_i + \frac{h_{i+1}}{6}M_{i+1} = \frac{1}{h_i}y_{i-1} - \left(\frac{1}{h_i} + \frac{1}{h_{i+1}}\right)y_i + \frac{1}{h_{i+1}}y_{i+1}, i = 1, \dots, n-1$$
(70)

Пусть  $m = [M_1, \dots, M_{n-1}]^\top$ ,  $\mu^h = [y_0, \dots, y_n]^\top$ . Тогда (70)  $\Leftrightarrow Am = H\mu^h$ .

$$A = \begin{pmatrix} \frac{h_1 + h_2}{3} & \frac{h_2}{6} \\ \frac{h_2}{6} & \frac{h_2 + h_3}{3} & \frac{h_3}{6} \\ & \cdots & \cdots & \\ & & \frac{h_{n-1}}{6} & \frac{h_{n-1} + h_n}{3} \end{pmatrix}$$

$$H = \begin{pmatrix} \frac{1}{h_1} & -\left(\frac{1}{h_1} + \frac{1}{h_2}\right) & \frac{1}{h_2} \\ & \frac{1}{h_2} & -\left(\frac{1}{h_2} + \frac{1}{h_3}\right) & \frac{1}{h_3} \\ & \cdots & \cdots & \\ & & \frac{h_{n-1}}{6} & -\left(\frac{1}{h_{n-1}} + \frac{1}{h_n}\right) & \frac{1}{h_n} \end{pmatrix}$$

$$\begin{split} & \left[ x_{i-1}, x_i \right] \colon g''(x) = g_i''(x) = M_{i-1} + \frac{M_i - M_{i-1}}{h_i} (x - x_{i-1}) \\ & \int_a^b (g''(x))^2 dx = \sum_{i=1}^n \int_{x_{i-1}}^{x_i} (g_i''(x))^2 dx = \sum_{i=1}^n \int_{x_{i-1}}^{x_i} \left( M_{i-1} + \frac{M_i - M_{i-1}}{h_i} (x - x_{i-1}) \right)^2 dx = \\ & \sum_{i=1}^n \frac{1}{3} \left( M_{i-1} + \frac{M_i - M_{i-1}}{h_i} (x - x_{i-1}) \right)^3 \frac{h_i}{M_i - M_{i-1}} \Big|_{x_{i-1}}^{x_i} = \sum_{i=1}^n \frac{h_i}{3} \frac{1}{M_i - M_{i-1}} \left( M_i^3 - M_{i-1}^3 \right) = \\ & \sum_{i=1}^n \frac{h_i}{3} \left( M_{i-1}^2 + M_{i-1} M_i + M_i^2 \right) = \sum_{i=1}^n \frac{h_i}{3} \left( M_{i-1}^2 + \frac{1}{2} M_{i-1} M_i \right) + \sum_{i=1}^n \frac{h_i}{3} \left( \frac{1}{2} M_{i-1} M_i + M_i^2 \right) = \\ & \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h_{i+1}}{3} M_i \left( M_i + \frac{1}{2} M_{i+1} \right) + \sum_{i=1}^n \frac{h_i}{3} M_i \left( \frac{1}{2} M_{i-1} + M_i \right) = \\ & 0 + \sum_{i=1}^{n-1} \left[ \frac{h_{i+1}}{3} M_i \left( M_i + \frac{1}{2} M_{i+1} \right) + \frac{h_i}{3} M_i \left( \frac{1}{2} M_{i-1} + M_i \right) \right] + 0 = \end{split}$$

 $\sum_{i=1}^{n-1} M_i \left[ \frac{h_i}{6} M_{i-1} + \left( \frac{h_i}{3} + \frac{h_{i+1}}{3} \right) M_i + \frac{h_{i+1}}{6} M_{i+1} \right] = (Am, m)$ 

$$J(u) = (Am, m) + \sum_{i=0}^{n} \rho_i (\mu_i - y_i)^2 \to \min$$
  
$$J(u) = Q(\mu_0, \dots, \mu_n) \to \min$$

$$\begin{cases}
\frac{\partial J(u)}{\partial \mu_k} = 0, k = 0, \dots, n \\
\left\{ \frac{\partial^2 J(u)}{\partial \mu_k \partial \mu_l} \right\}_{k,l} > 0, k, l = 0, \dots, n
\end{cases}$$
(71)

$$\frac{\partial J(u)}{\partial \mu_k} = \frac{\partial}{\partial \mu_k} (Am, m) + 2\rho_k (\mu_k - y_k)$$

$$rac{\partial}{\partial \mu_k}(Am,m) = \left(rac{\partial (Am)}{\partial \mu_k},m
ight) + \left(Am,rac{\partial m}{\partial \mu_k}
ight) = 2\left(rac{\partial (Am)}{\partial \mu_k},m
ight) = 2\left(rac{\partial (H\mu_h)}{\partial \mu_k},m
ight) = 2\left(rac{\partial (H\mu_h)}{\partial \mu_k},m
ight) = 2\left(rac{\partial (H\mu_h)}{\partial \mu_k},H^ op m
ight) = 2(H^ op m)_k$$
 -  $k$ -я компонента.

$$(H^{\top}m)_k + \rho_k(\mu_k - y_k) = 0, k = 0, \dots, n$$
 (73)



Пусть  $P = diag\{\rho_i\} \Rightarrow \exists P^{-1} = diag\{\rho_i^{-1}\}.$  (73) в матричной форме:

$$H^{\top}m + P\mu^{h} = Py^{h} \Leftrightarrow P^{-1}H^{\top}m + \mu^{h} = y^{h} \Leftrightarrow HP^{-1}H^{\top}m + \underbrace{H\mu^{h}}_{Am} = Hy^{h}$$
 (74)

$$(HP^{-1}H^{\top} + A)m = Hy^{h} \tag{75}$$

Матрица СЛАУ (75) симметричная и положительно определенная  $\Rightarrow \exists !$  решение.

$$\mu^h = y^h - P^{-1}H^{\top}m.$$

Выполнение условия (72) проверить самотстоятельно!

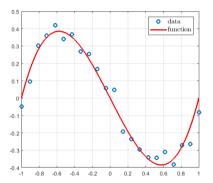
#### Замечания

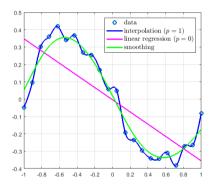
- 1. Матрица СЛАУ (75) пятидиагональная.
- 2. Нет свободы выбора граничных условий.

## **Smoothing Cubic Spline**

p=0: smoothing spline  $\rightarrow$  the least-squares straight line fit to the data.

p = 1: natural cubic spline.





### **MATLAB**

- 1. interp1 1-D data interpolation
- 2. pchip piecewise cubic hermite interpolating polynomial
- 3. csape cubic spline interpolation with end conditions
- 4. csapi cubic spline interpolation with not-a-knot end conditions
- 5. spline cubic spline data interpolation
- 6. csaps cubic smoothing spline
- 7. polyfit polynomial curve fitting
- 8. fit curve fitting

## Упражнения

- 1. Построить интерполяционный полином Лагранжа.  $x^h = \{0, 2, 3, 5\}, y^h = \{1, 3, 2, 5\}.$
- 2. С какой точностью можно вычислить  $\sin(\frac{\pi}{12})$  по формуле Лагранжа, если известны значения  $\sin(0)$ ,  $\sin(\frac{\pi}{6})$ ,  $\sin(\frac{\pi}{4})$  и  $\sin(\frac{\pi}{3})$ ?
- 3.  $x^h = \{1, 1.1, 1.4\}, y^h = \{1.3, 1.0, 0.1\}$ . Построить интерполяционный полином Ньютона и вычислить его значение в точке x = 1.3.
- 4. Доказать, что (64) удовлетворяет всем свойствам скалярного произведения, если все  $\rho_i > 0$ .
- 5. Построить МНК-модель  $\phi(x) = a \exp(x) + b \exp(-x)$  для заданной табличной функции

$x_i$	-1	-0.5	0	0.5	1
$y_i$	1.194	0.43	0.103	0.322	1.034