

## Approssimazione di funzioni e dati

① Dati  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2$  per  $i=1, \dots, n$

? funzione  $\tilde{f}$  che approssimi questi dati

Es:  $x_i$  = intensità di corrente immessa in un filo elettrico

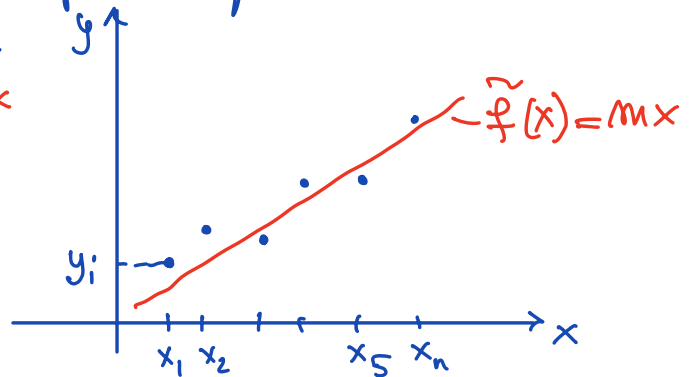
$y_i$  =  $\Delta V$  misurata ai capi del filo

? R resistenza del filo sapendo che

$$\Delta V = R \cdot i$$

$$y = m x$$

appx nel senso dei min quadrati



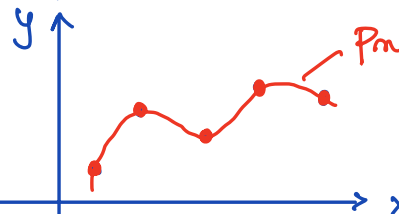
② Dati  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2$   $i=0, \dots, n$

?  $P_m(x) \in \mathbb{P}_m$  (spazio dei polinomi di grado  $\leq m$ )

t.c.

$$\| P_m(x_i) = y_i \quad \text{per } i=0, \dots, n \|$$

INTERPOLAZIONE



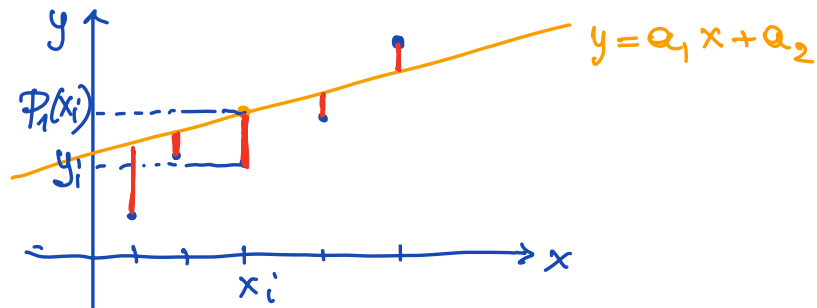
(Es: determinare una traiettoria che passi esattamente per certi punti.)

# APPX NEL SENSO DEI MIN. QUADRATI

## Retta di regressione

Dati  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2 \quad i=1, \dots, m$

?  $p_1(x) = a_1 x + a_2$  che appx i dati



Tra tutti i polinomi di grado 1 cerco quello che produce il minimo errore nel senso dei minimi quadrati, cioè def

$$E(\underline{a}) = \sum_{i=1}^m \left( \underbrace{p_1(x_i)}_{\substack{\text{risultati} \\ \text{del modello}}} - \underbrace{y_i}_{\text{target}} \right)^2$$

$$\underline{a} = [a_1, a_2],$$

la soluz sarà la retta  $p_1(x) = a_1^* x + a_2^*$  :

$$E(\underline{a}^*) = \min_{\underline{a} \in \mathbb{R}^2} E(\underline{a})$$

Incoignite = coeff della retta.

$$\begin{aligned} E(\underline{a}) &= (p_1(x_1) - y_1)^2 + \dots + (p_1(x_n) - y_n)^2 \\ &= (a_1 x_1 + a_2 - y_1)^2 + \dots + (a_1 x_n + a_2 - y_n)^2 \end{aligned}$$

$$= a_1^2 ( \quad ) + a_2^2 ( \quad ) + a_1 a_2 ( \quad ) + \dots$$

$$\geq 0$$

$E(\underline{a})$  è un paraboloide convesso

$\underline{a}^*$  = punto di minimo di  $E(\underline{a})$  è l'unico

punto stazionario :  $\nabla E(\underline{a}) = 0$

$$E(\underline{a}) = \sum_{i=1}^m (p_1(x_i) - y_i)^2$$

$$\nabla E(\underline{a}) = \begin{bmatrix} \sum_{i=1}^m 2(a_1 x_i + a_2 - y_i) \cdot x_i \\ \sum_{i=1}^m 2(a_1 x_i + a_2 - y_i) \end{bmatrix} = \underline{0}$$

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^m 2a_1 x_i^2 + \sum_{i=1}^m 2a_2 x_i - \sum_{i=1}^m 2y_i x_i = 0 \\ \sum_{i=1}^m 2a_1 x_i + \sum_{i=1}^m 2a_2 - \sum_{i=1}^m 2y_i = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} a_1 \sum_{i=1}^m x_i^2 + a_2 \sum_{i=1}^m x_i = \sum_{i=1}^m y_i x_i \\ a_1 \sum_{i=1}^m x_i + a_2 \left( \sum_{i=1}^m 1 \right) = \sum_{i=1}^m y_i \end{cases}$$

sist. lineare  
di 2 eqz  
in 2 incognite

$$\underline{A} = \begin{bmatrix} \sum_{i=1}^m x_i^2 & \sum_{i=1}^m x_i \\ \sum_{i=1}^m x_i & \sum_{i=1}^m 1 \end{bmatrix} \quad \underline{a} = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \end{bmatrix} \quad \underline{b} = \begin{bmatrix} \sum_{i=1}^m y_i x_i \\ \sum_{i=1}^m y_i \end{bmatrix}$$

↳  $M \underline{a} = \underline{b}$        $M$  è simmetrica e def. pos.

trovo le vet dei coeff  $\underline{a} = \underline{a}^*$  cioè  $\underline{a}$  nel  
senso dei min quadrati

$\underline{a}^*$  identifica univocamente il polinomio cercato  
(la retta di regressione)

$$\text{Def } \underline{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \quad \underline{y} = \begin{bmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} \quad \underline{1} = \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$M = \begin{bmatrix} \underline{x}^T \underline{x} & \underline{x}^T \underline{1} \\ \underline{x}^T \underline{1} & \underline{1}^T \underline{1} \end{bmatrix} \quad \underline{b} = \begin{bmatrix} \underline{y}^T \underline{x} \\ \underline{y}^T \underline{1} \end{bmatrix}$$

$$\text{posto } X = \left[ \begin{array}{c|c} \underline{x} & \underline{1} \end{array} \right] \quad \dots \quad M = X^T X \quad \text{e} \quad \underline{b} = X^T \underline{y}$$

$$\text{cioè } M \underline{a} = \underline{b} \iff \boxed{X^T X \underline{a} = X^T \underline{y}} \quad \begin{array}{l} \text{sistema} \\ \text{delle} \\ \text{eqz normali} \\ \text{li} \end{array}$$
$$(\underline{A}^T \underline{A} \underline{x} = \underline{A}^T \underline{b})$$

posso usare QR  
nella matrice  $X$  e risolvere  $X^T X \underline{a} = X^T \underline{y}$   
di conseguenza

Caso di polinomio di grado  $m > 1$

Dati  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2 \quad i = 1, \dots, n$

?  $p_m(x) = a_1 x^m + a_2 x^{m-1} + \dots + a_{m+1}$

t.c.  $p_m$  appx i dati nel senso dei min quad,

cioè, definisco  $\underline{a} = [a_1, \dots, a_{m+1}]$

$$E(\underline{a}) = \sum_{i=1}^n (p_m(x_i) - y_i)^2 \quad \leftarrow$$

e cerco  $\underline{a}^* \in \mathbb{R}^{m+1}$ :

$$E(\underline{a}^*) = \min_{\underline{a} \in \mathbb{R}^{m+1}} E(\underline{a})$$

$E(\underline{a}) \geq 0$  paraboloide convesso rispetto ad  $\underline{a}$

e  $\underline{a}^*$  è l'unico pto stazionario di  $E$  cioè

$$\nabla E(\underline{a}^*) = \underline{0}$$

Ripetendo i conti (in maniera simile a prima)

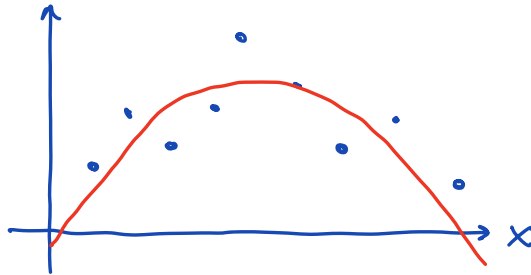
costruisco  $X = \begin{bmatrix} \underline{x}^m & \underline{x}^{m-1} & \dots & \underline{x} & \underline{1} \end{bmatrix}, X \in \mathbb{R}^{n \times (m+1)}$

dove  $\underline{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \underline{1} = \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}, \underline{y} = \begin{bmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$

e si trova il sist delle eqz normali  $X^T X \underline{a} = X^T \underline{y}$

la soluzione  $\underline{a} \in \underline{a}^*$  cercato -

Tipicamente  $m = n^{\circ}$  punti  $\Rightarrow$  grado  $m$



In Matlab:

$\underline{x} = [x_1, \dots, x_n]$  (riga o colonna)

$\underline{y} = [y_1, \dots, y_m]$

$\underline{a} = \text{polyfit}(\underline{x}, \underline{y}, m)$

$\uparrow$  grado del polinomio  
 $\uparrow$  vettore dei coeff del pol fit che apprx i dati nel senso dei min quadr.

polyfit al suo interno costruisce  $X$ , fatto QR  
e risolve  $\tilde{R} \underline{a} = \tilde{Q}^T \underline{y}$

---

Caso in cui i dati sono periodici

Dati  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2$   $i = 1, \dots, n$

cerco  $\tilde{f}(x) = \sum_{i=1}^m a_i \varphi_i(x)$

$\uparrow$  possono essere sin/cos

si costruisce  $E(\underline{a}) = \sum_{i=1}^n (\tilde{f}(x_i) - y_i)^2$

e si cerca  $\underline{a}^*$ :  $E(\underline{a}^*) = \min_{\underline{a} \in \mathbb{R}^m} E(\underline{a})$

ed nel senso dei min.

polyfit non può essere usato.

In alternativa, costruisco

$$X = \begin{bmatrix} \varphi_1(\underline{x}) & \varphi_2(\underline{x}) & \dots & \varphi_m(\underline{x}) \end{bmatrix}$$

e  $X^T X \underline{a} = X^T \underline{y}$  resta come prima.

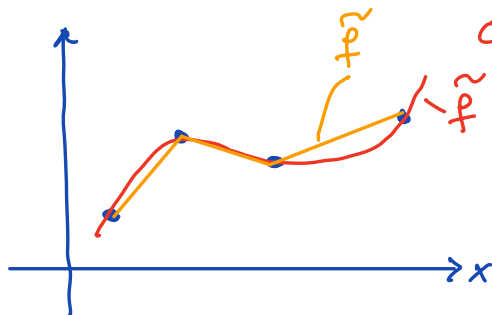
Risolvo questo sistema in vece di chiamare polyfit

---

# INTERPOLAZIONE

Dati  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2 \quad i=0, \dots, n$

?  $\tilde{f}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : \tilde{f}(x_i) = y_i \quad \text{per } i=0, \dots, n$   
condizioni di interpolazione

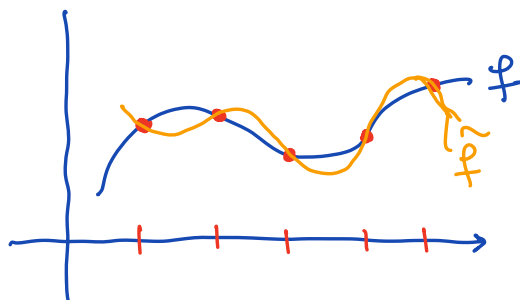


3 vari criteri per  
costruire  $\tilde{f}$ :

- interpolazione globale di Lagrange
- interpolazione composta di Lagrange
- interpolazione con spline

Applico interpolazione anche quando conosco una certa  $f(x)$  continua e cerco una

$$\tilde{f}(x) : \tilde{f}(x_i) = f(x_i) \quad i=0, \dots, n$$



$f(x) = e^{x^2}$  il mio obiettivo è calcolare  $\int_0^1 e^{x^2} dx$   
 $\tilde{f}(x)$  che interpola  $f(x)$  e che so integrare



(ad es un polinomio)

$$\underbrace{\int_0^1 \underbrace{e^{x^2}}_{f(x)} dx}_{\text{non lo so calcolare}} \sim \underbrace{\int_0^1 \tilde{f}(x) dx}_{\approx \text{calcolare}}$$

### Proposizione

Siano  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2$   $i=0, \dots, m$ ,  $(m+1)$  punti t.c.  
 $x_i$  siano tutti distinti.

Allora  $\exists!$  polinomio  $p_m(x) \in \mathbb{P}_m = \{ \text{sp dei polinomi di grado } \leq m \}$

t.c.  $p_m(x_i) = y_i$  per  $i=0, \dots, m$ .

$p_m$  è detto polinomio di interpolazione globale di Lagrange interpolante i dati  $(x_i, y_i)$ .

Inoltre se  $y_i = f(x_i)$  con  $f$  continua, allora

$p_m$  è detto interpolatore globale di Lagrange di  $f$ .

Dimostrazione operativa.

Cerco  $p_m(x) = a_1 x^n + a_2 x^{n-1} + \dots + a_n x + a_{n+1}$

t.c.  $\underline{p_m(x_i) = y_i}$  per  $i=0, \dots, m$

$$\begin{cases} p_m(x_0) = a_1 x_0^n + a_2 x_0^{n-1} + \dots + a_n x_0 + a_{n+1} = y_0 \\ p_m(x_1) = a_1 x_1^n + a_2 x_1^{n-1} + \dots + a_n x_1 + a_{n+1} = y_1 \\ \vdots \end{cases}$$

$$P_m(x_n) = a_1 x_n^n + a_2 x_n^{n-1} + \dots + a_n x_n + a_{n+1} = y_n$$

risol. lineare quadrato di dim  $n+1$

la matrice è

$$X = \begin{bmatrix} x_0^n & x_0^{n-1} & \dots & x_0 & 1 \\ x_1^n & x_1^{n-1} & \dots & x_1 & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ x_n^n & x_n^{n-1} & \dots & x_n & 1 \end{bmatrix}$$

matrice di Vander Monde  
è non singolare  
se  $x_i$  sono tutti  
distinti

$$\underline{a} = \begin{bmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_{n+1} \end{bmatrix} \quad \underline{y} = \begin{bmatrix} y_0 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

risolvo il sistema  $X \underline{a} = \underline{y}$

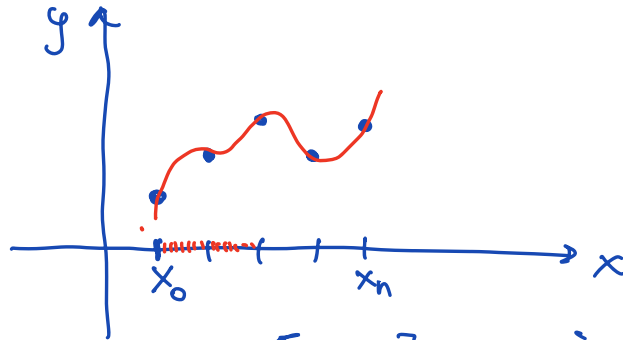
poiché  $X$  è non sing  $\Rightarrow \exists!$  sol  $\underline{a} \Rightarrow \exists!$  polinomio interpolatore

Operativamente:

1)  $\underline{x} = [x_0 \dots x_n]^T$  (colonne)

$\underline{y} = [y_0 \dots y_n]^T$  (colonne)

(\*)  $X = [\underline{x}^n, \underline{x}^{n-1}, \dots, \underline{1}]$  ( $X = \text{vander}(\underline{x})$ )  
risolvo  $X \underline{a} = \underline{y}$



$x_1 =$  vet di punti in  $[x_0, x_n]$  ben più fitti dei nodi di interpolazione (Riuspace)

valuto  $P_m(x)$  nei punti del vettore  $x_1$   
di seguito

$$\rightarrow y_1 = \text{polyval}(\underline{a}, x_1)$$

valuto il pol i cui  
coeff sono memor.  
in  $\underline{a}$  nei punti  
del vet  $x_1$  e  
salvo i valori  
in  $y_1$

(\*) può essere sostituito da

$$a = \text{polyfit}(x, y, m)$$

dove  $m$  deve essere  
uguale al n° di punti  
meno 1.

12/11/24

Problema: quando  $m$  è alto

$\text{cond}(X)$  può essere molto alto

( $X$  è la matrice di Vander Monde)

$\Rightarrow$  grossi errori nel calcolare  $\underline{a}$ , di conseguenza il polinomio interpolatore.

Alternativa: cambiare la base di rappresentazione del polinomio.

$\mathbb{P}_m = \{ \text{spazio dei polinomi a coeff. reali, di grado} \leq m \}$

è sp. vett. di  $\dim = (m+1)$

$\mathcal{B}_{\text{mon}} = \{ 1, x, x^2, \dots, x^n \}$  è la base dei monomi per  $\mathbb{P}_m$

$$\mathbb{P}_m \ni p_m = a_0 x^m + a_1 x^{m-1} + \dots + a_n x + a_{n+1} \cdot 1$$

Alternativamente alla base dei monomi si può considerare la base di Lagrange

$$\mathcal{B}_L = \left\{ \varphi_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m \frac{x - x_j}{x_i - x_j}, \quad i=0, \dots, m \text{ e } \left. \begin{array}{l} x_i \text{ distinti nodi di} \\ \text{interpolazione} \end{array} \right\} \right.$$

$\beta_L$  è una base per  $\mathbb{P}_m$ .

ES  $m=1$ :  $\mathbb{P}_1 = \{ \text{polinomi di grado } \leq 1 \}$

$\beta_L = \{ \varphi_0(x), \varphi_1(x) \}$  - Ho  $x_0, x_1$

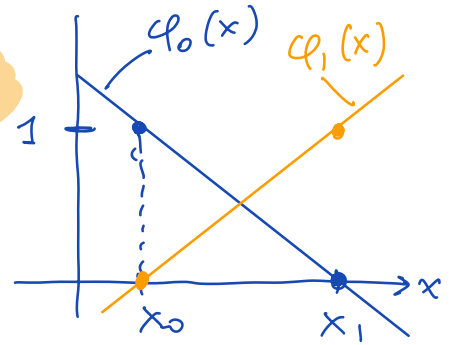
$$\varphi_0(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq 0}}^1 \frac{x-x_j}{x_0-x_j} = \frac{x-x_1}{x_0-x_1}$$

↑  
 $i$

rette

$$\varphi_0(x_0) = \frac{x_0-x_1}{x_0-x_1} = 1$$

$$\varphi_0(x_1) = \frac{x_1-x_1}{x_0-x_1} = 0$$



$$\varphi_1(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq 1}}^1 \frac{x-x_j}{x_1-x_j} = \frac{x-x_0}{x_1-x_0}$$

↑  
 $i$

rette

$$\varphi_1(x_0) = \frac{x_0-x_0}{x_1-x_0} = 0$$

$$\varphi_1(x_1) = \frac{x_1-x_0}{x_1-x_0} = 1$$

Ogni polinomio di grado 1 che interpola i valori  $(x_i, y_i)$  con  $i=0, 1$  può essere scritto come comb lineare di  $\varphi_0$  e  $\varphi_1$

$$p_1(x) = \tilde{a}_0 \varphi_0(x) + \tilde{a}_1 \varphi_1(x)$$

cerco  $\tilde{a}_0$  e  $\tilde{a}_1$  imponendo le cond di interp

$$p_1(x_i) = y_i$$

$$P_1(x_0) = \tilde{a}_0 \underbrace{\varphi_0(x_0)}_1 + \tilde{a}_1 \underbrace{\varphi_1(x_0)}_0 = y_0$$

$$\Rightarrow \tilde{a}_0 = y_0 \quad (\text{dato})$$

$$P_1(x_1) = \tilde{a}_0 \underbrace{\varphi_0(x_1)}_0 + \tilde{a}_1 \underbrace{\varphi_1(x_1)}_1 = y_1$$

$$\Rightarrow \tilde{a}_1 = y_1 \quad (\text{dato})$$

$$\Rightarrow P_1(x) = y_0 \varphi_0(x) + y_1 \varphi_1(x)$$

non c'è bisogno di calcolare i coeff perché  $y_0$  e  $y_1$  sono dati del problema

rette che interpolano i punti  $(x_i, y_i)$ ,  $i=0,1$

L'unico pol è valutare le funzioni di base in maniera efficiente in un generico  $x$ .

ES  $m=2$  Dati  $(x_i, y_i)$  con  $i=0, \dots, 2$

$$P_2 \in \mathbb{P}_2, \quad \beta_L = \{ \varphi_0(x), \varphi_1(x), \varphi_2(x) \}$$

$$\varphi_0(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq 0}}^m \frac{x-x_j}{x_0-x_j} = \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} \quad \text{parabola}$$

$$\varphi_0(x_0) = 1, \quad \varphi_0(x_1) = 0, \quad \varphi_0(x_2) = 0$$

$$\varphi_1(x_0) = 0$$

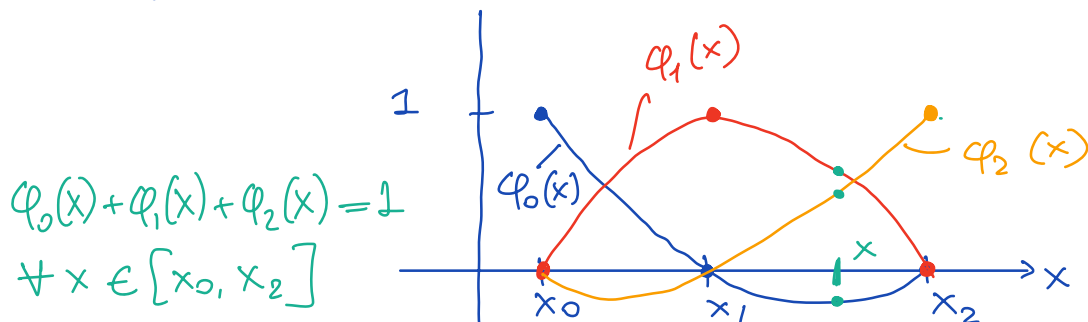
$$\varphi_1(x_1) = 1$$

$$\varphi_1(x_2) = 0$$

$$\varphi_2(x_0) = 0$$

$$\varphi_2(x_1) = 0$$

$$\varphi_2(x_2) = 1$$



Un qualunque  $p_2 \in \mathbb{P}_2$  interpolante i dati  $(x_i, y_i)$  con  $i=0, \dots, 2$  si può scrivere come

$$p_2(x) = y_0 \varphi_0(x) + y_1 \varphi_1(x) + y_2 \varphi_2(x)$$

*n* generico

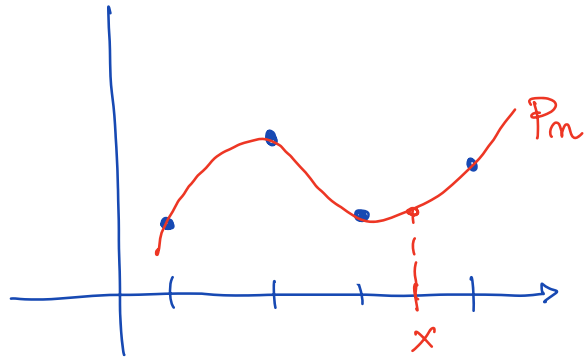
$\beta_L \ni \varphi_i(x)$  dello spazio  $\mathbb{P}_n$  sono polinomi di grado  $n$  e hanno la proprietà

$$\varphi_i(x_j) = \begin{cases} 1 & \text{se } i=j \\ 0 & \text{se } i \neq j \end{cases}$$

$\Rightarrow \varphi_i(x_j) = \delta_{ij}$  delta di Kronecker

$$\delta_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se } i=j \\ 0 & \text{se } i \neq j \end{cases}$$

Altra proprietà dei  $\varphi_i(x)$  :  $\sum_{i=0}^n \varphi_i(x) = 1 \quad \forall x \in [x_0, x_n]$



Si dimostra  
che

$$P_m(x) = \sum_{i=0}^m y_i \varphi_i(x) \quad \forall m$$

se voglio valutare  $P_m$  in una  $x \neq x_i$   
devo saper valutare le  $\varphi_i(x)$  in maniera  
efficiente

Formule baricentriche

Riparto da  $\varphi_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m \frac{x - x_j}{x_i - x_j} =$

$$= \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m (x - x_j) \cdot \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m \frac{1}{x_i - x_j} = w_i$$

(si calcola  
una volta  
per tutte  
tutti i nodi  $x_i$ )

$$= \frac{\prod_{j=0}^m (x - x_j)}{(x - x_i)} \cdot w_i = \underline{\underline{l(x) \cdot \frac{w_i}{x - x_i}}}$$

$$\left[ \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m (x - x_j) = (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \dots (x - x_n) \right]$$



Ricordando che  $\sum_{i=0}^n \varphi_i(x) = 1$

abbiamo  $\sum_{i=0}^n \ell(x) \cdot \frac{w_i}{x-x_i} = 1$

$$\ell(x) = \frac{1}{\sum_{i=0}^n \frac{w_i}{x-x_i}}$$

$$\Rightarrow \varphi_i(x) = \frac{1}{\sum_{i=0}^n \frac{w_i}{x-x_i}} \cdot \frac{w_i}{x-x_i}$$

formula efficiente per valutare  $\varphi_i$  nel nodo  $x$

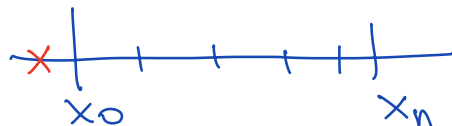
Segue che

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i \varphi_i(x) = \frac{\sum_{i=0}^n \frac{y_i w_i}{x-x_i}}{\sum_{i=0}^n \frac{w_i}{x-x_i}} \quad \text{se } x \neq x_i$$

quando  $x = x_i$ , la formula sopra non serve perché so che  $f_n(x_i) = y_i$  (che già conosco)

La formula barietrica ci permette di valutare il pol di interp di Lagrange in un nodo  $x \in [x_0, x_n]$

senza dover risolvere



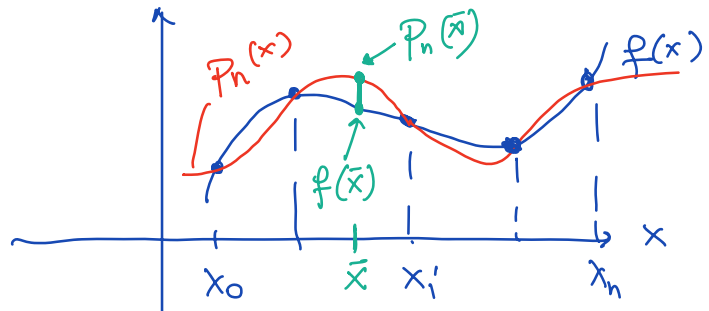
sistemi lineari, quindi con un costo computazionale minore dell'approccio con matrice di Vander Monde.

---

## Analisi dell'errore di interpolazione

Suppongo che i valori  $y_i = f(x_i)$

Mi chiedo quanto bene  $P_n$  approssimi  $f$  in un pto  $x \neq x_i$



?  $|P_n(\bar{x}) - f(\bar{x})|$

**Teorema:** Se  $f \in C^{m+1}([x_0, x_n])$  ( $f$  è derivabile  $m+1$  volte e  $f, f', \dots, f^{(m+1)}$  sono funz. cont.)

e  $x_i$  sono distribuiti per  $i=0, \dots, m$

allora  $\forall x \in [x_0, x_n] \exists \xi_x \in [x_0, x_n]$ :

$$f(x) - P_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} (x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_n)$$

N.B. non è detto che  $\rightarrow 0$  quando  $n \rightarrow \infty$

Si potrebbe pensare che quando  $n \rightarrow \infty$   
 (  $n^\circ$  di punti di interpolazione che  $\rightarrow \infty$  )  
 la parte di  $dx$  delle stime  $\rightarrow 0$

cioè che  $p_m$  apprx sempre meglio  $f$   
quando  $m \rightarrow \infty$

$$\text{Definendo } \|f - p_m\|_\infty = \max_{x_i \leq x \leq x_n} |f(x) - p_m(x)|$$

non è garantito che

$$\|f - p_m\|_\infty \rightarrow 0 \quad \text{per } m \rightarrow \infty$$

Il comportamento di  $\|f - p_m\|_\infty$  dipende da  $f$   
e dalla scelta dei nodi di interpolazione  $x_i$ .

Se i nodi  $x_i$  sono equispaziati è molto frequente  
che  $\|f - p_m\|_\infty$  esplosa quando  $n \rightarrow \infty$

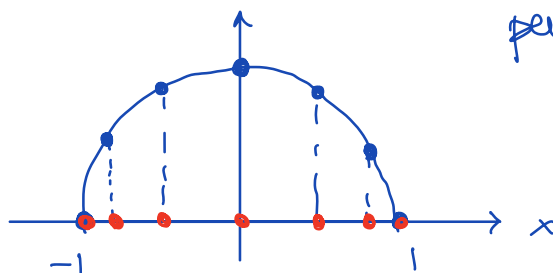
Vedere file interpolazione - esempi - pdf

Rimedio: scegliere nodi opportuni, come ad  
esempio i nodi di Chebyshev, per garantire che  
 $\|f - p_m\|_\infty \rightarrow 0$  per  $m \rightarrow \infty$ .

Nodi di Chebyshev, punto da  $[-1, 1]$

$(m+1)$  nodi di Chebyshev sono  $\tilde{x}_i = -\cos\left(\frac{\pi i}{m}\right)$

per  $i=0, \dots, m$



$m=6$

Su un intervallo  $[a, b]$  si ha la formula

$$x_i = \frac{(b-a)}{2} \tilde{x}_i + \frac{b+a}{2} \quad \text{per } i=0, \dots, m$$

i nodi di Cheb sono rimappati su un intervallo  $[a, b]$ , conservando i rapporti delle distanze.

## Conclusione

- Se  $x_i$  sono i nodi di Cheb, si dimostra che

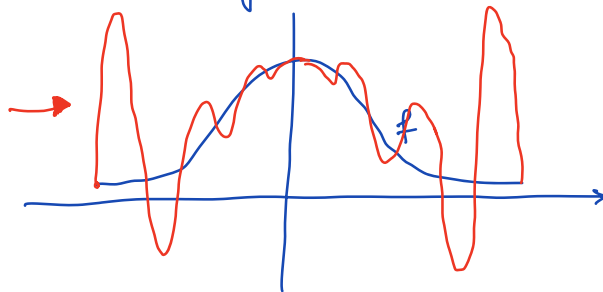
$$\|f - P_n\|_\infty \rightarrow 0 \quad \text{per } n \rightarrow \infty$$

- Se  $x_i$  sono equisp, non è detto che

$$\|f - P_n\|_\infty \rightarrow 0 \quad \text{per } n \rightarrow \infty$$

e tipicamente con  $n$  alto si generano delle oscillazioni del  $P_n(x)$  nelle parti dell'intervallo vicine agli estremi.

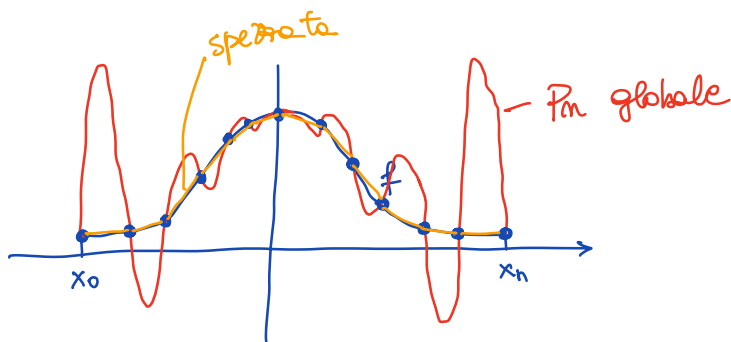
Si parla di fenomeno di Runge



## Interpolazione composta di Lagrange

Sono ricolate a certi nodi  $x_i$  e voglio evitare il fenomeno di Runge

Idea: suddivido l'intervallo di interpolazione in intervalli + piccoli e in ognuno utilizzo un grado basso



Considero  $(m+1)$  punti  $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}$ ,  $i=0, \dots, m$   
 $x_i$  distribuiti -

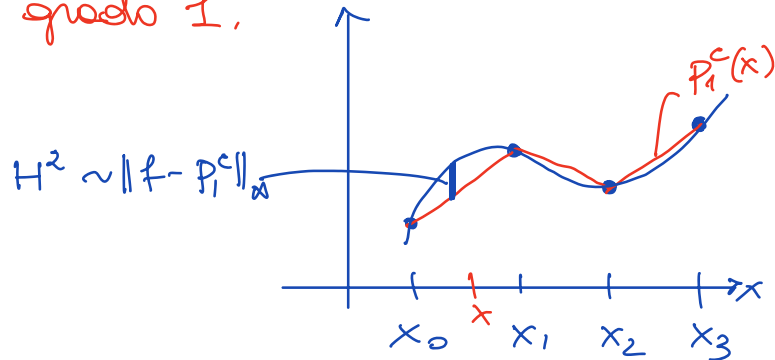
Ora costruisco  $P_1^c(x)$  :

1.  $P_1^c(x) \in C^0([x_0, x_n])$
2.  $P_1^c(x_i) = y_i$  per  $i=0, \dots, m$   
(cond. di interpolaz)

$$3. P_1^c \Big|_{[x_i, x_{i+1}]} \in \mathbb{P}_1$$

$P_1^c$  è globalmente continua e  
localmente polinomio di grado 1

$P_1^c(x)$  = interpolatore composto di Lagrange di grado 1.



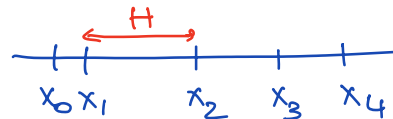
Errore di interpolazione per  $P_1^c$

Teorema: Se  $f \in C^2([x_0, x_n])$ , allora

$$0 \leq \|f - P_1^c\|_\infty \leq C \cdot H^2 \cdot \|f''\|_\infty$$

↑  
costante indipendente da  $H$

dove  $H = \max_{0 \leq i \leq n} |x_{i+1} - x_i|$



Se faccio crescere  $n$  ( $n^{\circ}$  punti  $\rightarrow \infty$ )

$$(e \ H \rightarrow 0) \Rightarrow \|f - P_1^c\|_\infty \rightarrow 0$$

la stima dice anche quando  $H \rightarrow 0$

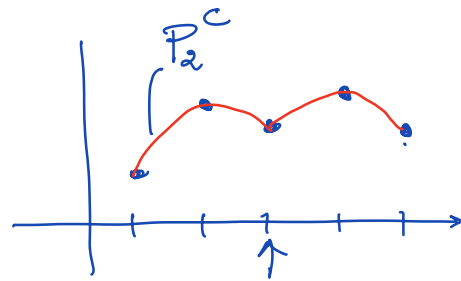
e l'errore  $\|f - P_1^c\|_\infty \rightarrow 0$  come  $H^2$

cioè se riduco  $h$  di un ordine di grandezza  
 $\Rightarrow$  l'errore si riduce di 2 ordini

$$\begin{array}{ll} H_1 = \frac{1}{10} & \text{err} = 2 \cdot 10^{-1} \\ \frac{H_1}{H_2} = \frac{1}{10} & \\ H_2 = \frac{1}{100} & \text{err} = 2 \cdot 10^{-3} \end{array}$$

interp. con punto con  
 grado polinomiale 2

devo usare 3 nodi per ogni



pezzo (che sarà una parabola)

$P_2^C$  = interpolatore con punto di Lagrange  
 di grado 2

-  $P_2^C \in C^0([x_0, x_n])$  continuità globale

-  $P_2^C(x_i) = y_i$  interpolazione

-  $P_2^C|_{[x_i, x_{i+2}]} \in \mathbb{P}_2$  grado 2 locale

errore di interpolazione per  $P_2^C$

Se  $f \in C^3([x_0, x_n]) \Rightarrow \|f - P_2^C\|_\infty \leq C h^3 \cdot \|f'''\|_\infty$

Aumentando il grado locale, aumenta anche l'esponente di  $h$ , cioè l'errore ora decresce come  $h^3$  quando  $h \rightarrow 0$ .

Pur alzando il grado locale, non si guadagna in regolarità globale.

---

## SPLINE INTERPOLATORIE

È una forma di interpolazione composta per cui si ha una regolarità più che  $C^0$  (saranno presentate in dettaglio durante il laboratorio di venerdì)

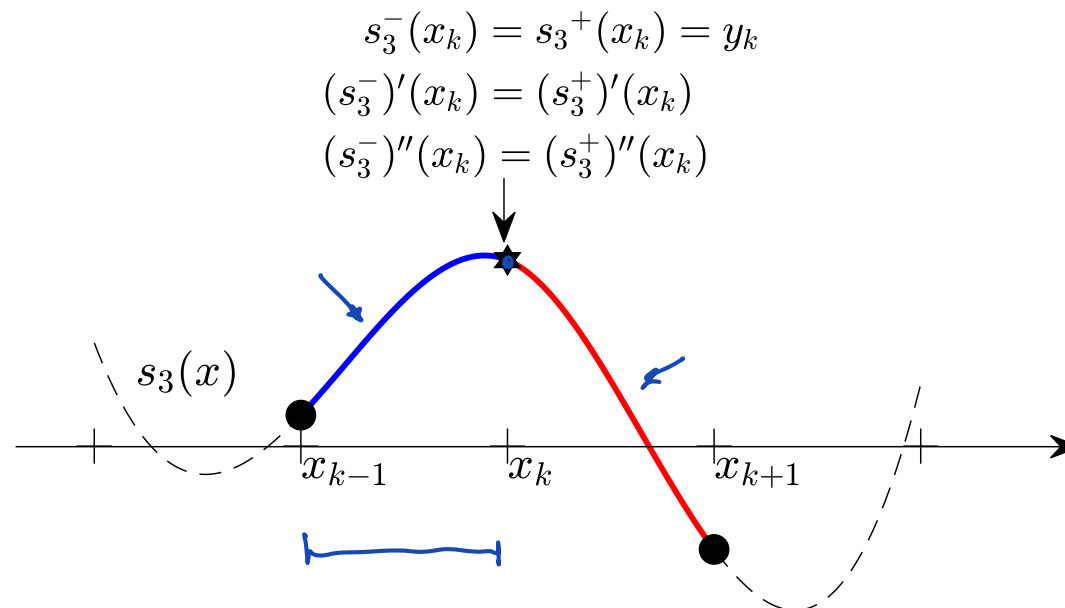


# Interpolazione con spline

Dati i punti  $(x_k, y_k) \in \mathbb{R}^2$  per  $k = 0, \dots, n$ , definisco  $I_k = [x_k, x_{k+1}]$  l'intervallo tra due nodi successivi.

Una **spline cubica** è una funzione  $s_3 : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  con queste proprietà:

1.  $s_3 \in C^2([x_0, x_n])$ , cioè  $s_3$  è globalmente di classe  $C^2$ ,
2.  $s_3|_{I_k} \in \mathbb{P}_3$  per  $k = 0, \dots, n-1$ , cioè  $s_3$  è un polinomio di grado 3 su ogni intervallo:  $s_3|_{I_k}(x) = a_k x^3 + b_k x^2 + c_k x + d_k$ . Su ogni intervallo ho 4 coeff. diversi;
3.  $s_3(x_k) = y_k$  per  $k = 0, \dots, n$ , cioè  $s_3$  interpola i dati.



Dire  $s_{3|I_k} \in \mathbb{P}_3$  per  $k = 0, \dots, n - 1$  vuol dire che sull'intervallo  $i$ -simo  $s$  è caratterizzata da 4 parametri:

$$s_3(x) = a_k x^3 + b_k x^2 + c_k x + d_k \quad \forall x \in I_k.$$

Se ho  $n$  intervalli, il **numero totale di parametri (incogniti)** che caratterizzano  $s$  è  $4n$ .

**Quante equazioni abbiamo per determinarli?:**

- ▶  $(n + 1)$  condizioni di interpolazione (nei nodi  $x_k$ ,  $k = 0, \dots, n$ ),
- ▶  $(n - 1)$  condizioni di continuità  $s_3^-(x_k) = s_3^+(x_k)$  (nei nodi  $x_k$ ,  $k = 1, \dots, n - 1$ ),
- ▶  $(n - 1)$  condizioni di continuità della derivata prima  $(s_3^-)'(x_k) = (s_3^+)'(x_k)$ ,
- ▶  $(n - 1)$  condizioni di continuità della derivata seconda  $(s_3^-)''(x_k) = (s_3^+)''(x_k)$ ,

**In totale:  $4n - 2$  equazioni.**

**Servono ancora 2 condizioni per chiudere il sistema:**

- ▶ **spline naturali:** impongono che  $s_3''(x_0) = 0$  e  $s_3''(x_n) = 0$ ,
- ▶ **spline not-a-knot:** impongono che  $s_3'''$  continua in  $x_1$  e  $x_{n-1}$ .

# Analisi dell'errore dell'interpolazione spline

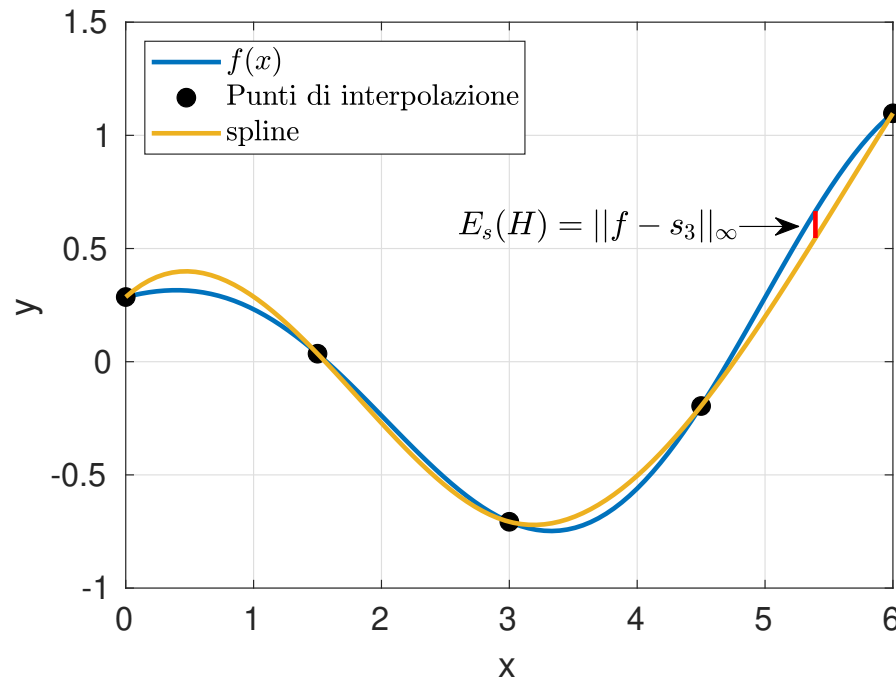
Sia

$$H = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i - x_{i-1}|$$

Se  $f \in C^4([x_0, x_n])$ , esiste una costante  $c_2 > 0$  indipendente da  $H$  t.c. ( $s_3$  dipende da  $H$ ):

$$E_s(H) = \|f - s_3\|_\infty = \max_{x_0 \leq x \leq x_n} |f(x) - s_3(x)| \leq c_2 H^4 \|f^{(4)}\|_\infty$$

Se i nodi  $x_i$  sono equispaziati, allora  $c_2 = 5/384$ .



# Confronto tra $s_3$ e $p_3^c$

$s_3$  = spline cubica,  $p_3^c$  interpolatore composito di Lagrange di grado 3.

