

Calcolo Numerico A - a.a. 2008/09

Lunedì 4 maggio 2009

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto *polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati*.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto *retta di regressione*.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la *retta di regressione*
- Quando $\ell < n$ non sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la *retta di regressione* (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto **polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati**.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto **retta di regressione**.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la **retta di regressione**
- Quando $\ell < n$ **non** sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la retta di regressione (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto **polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati**.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto **retta di regressione**.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la **retta di regressione**
- Quando $\ell < n$ **non** sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la retta di regressione (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto **polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati**.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto **retta di regressione**.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la **retta di regressione**
- Quando $\ell < n$ non sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la retta di regressione (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto **polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati**.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto **retta di regressione**.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la **retta di regressione**
- Quando $\ell < n$ **non** sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la retta di regressione (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto **polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati**.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto **retta di regressione**.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la **retta di regressione**
- Quando $\ell < n$ **non** sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la retta di regressione (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Problema

Date $n + 1$ coppie di dati (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$, determinare un polinomio $\Pi_\ell \in \mathbb{P}_\ell$ tale che

$$\sum_{i=0}^n (\Pi_\ell^*(x_i) - y_i)^2 \leq \sum_{i=0}^n (q(x_i) - y_i)^2$$

per ogni $q \in \mathbb{P}_\ell$.

Definizione

Il polinomio Π_ℓ^* (quando esiste) è detto **polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati**.

Il polinomio di grado $\ell = 1$ viene detto **retta di regressione**.

Osservazione

- In generale non è detto che il grado sia esattamente ℓ : se prendo 10 punti allineati e cerco il polinomio di grado 5 di migliore approssimazione, trovo una retta, la **retta di regressione**
- Quando $\ell < n$ **non** sarà possibile, in generale, avere $\Pi_\ell(x_i) = y_i$, $i = 0, \dots, n$: è sufficiente prendere 3 punti non allineati (ovvero $n = 2$) e considerare la retta di regressione (ovvero $\ell = 1$)

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Quando $\ell = 1$ e $x_i \in \mathbb{R}$, si ha che $\Pi_1(x) = a_0 + a_1x$, dove a_0, a_1 sono i coefficienti incogniti.

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1x_i) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1) , e $\Pi_1(x) = a_0 + a_1x$ è la retta di regressione.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Quando $\ell = 1$ e $x_i \in \mathbb{R}$, si ha che $\Pi_1(x) = a_0 + a_1x$, dove a_0, a_1 sono i coefficienti incogniti.

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1x_i) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1) , e $\Pi_1(x) = a_0 + a_1x$ è la retta di regressione.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Quando $\ell = 1$ e $x_i \in \mathbb{R}$, si ha che $\Pi_1(x) = a_0 + a_1x$, dove a_0, a_1 sono i coefficienti incogniti.

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1x_i) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1) , e $\Pi_1(x) = a_0 + a_1x$ è la retta di regressione.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Retta di regressione

Si osserva che

$$\lim_{b_0^2 + b_1^2 \rightarrow \infty} \Phi(b_0, b_1)$$

comunque si fissino (x_i, y_i) , $i = 0, \dots, n$. Per definizione di limite,

$$\forall M > 0, \exists R > 0 : b_0^2 + b_1^2 > R^2 \implies \Phi(b_0, b_1) > M$$

quindi, per il teorema di Weierstrass, esiste almeno un punto di minimo (a_0, a_1) .

Le coordinate del punto sono soluzione di $\nabla\Phi(a_0, a_1) = 0$, ovvero

$$\frac{\partial\Phi}{\partial b_0}(a_0, a_1) = 0, \quad \frac{\partial\Phi}{\partial b_1}(a_0, a_1) = 0$$

da cui

$$2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] = 0, \quad 2 \sum_{i=0}^n [(a_0 + a_1 x_i) - y_i] x_i = 0$$

e infine

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $\ell = 2$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado 2 di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare 3×3

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 & \sum_{i=0}^n x_i^3 & \sum_{i=0}^n x_i^4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i^2 y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, b_2) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + b_2 x_i^2) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo (a_0, a_1, a_2) , e $\Pi_2(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ è il polinomio di grado 2 di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da 3 variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $1 < \ell < n$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare $(\ell + 1) \times (\ell + 1)$

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^\ell \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{2\ell} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_\ell \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, \dots, b_\ell) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + \dots + b_\ell x_i^\ell) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo $(a_0, a_1, \dots, a_\ell)$, e $\Pi_\ell(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_\ell x^\ell$ è il polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da $\ell + 1 > 2$ variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $1 < \ell < n$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare $(\ell + 1) \times (\ell + 1)$

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^\ell \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{2\ell} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_\ell \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, \dots, b_\ell) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + \dots + b_\ell x_i^\ell) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo $(a_0, a_1, \dots, a_\ell)$, e $\Pi_\ell(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_\ell x^\ell$ è il polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da $\ell + 1 > 2$ variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $1 < \ell < n$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare $(\ell + 1) \times (\ell + 1)$

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^\ell \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{2\ell} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_\ell \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, \dots, b_\ell) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + \dots + b_\ell x_i^\ell) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo $(a_0, a_1, \dots, a_\ell)$, e $\Pi_\ell(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_\ell x^\ell$ è il polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da $\ell + 1 > 2$ variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $1 < \ell < n$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare $(\ell + 1) \times (\ell + 1)$

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^\ell \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{2\ell} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_\ell \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, \dots, b_\ell) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + \dots + b_\ell x_i^\ell) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo $(a_0, a_1, \dots, a_\ell)$, e $\Pi_\ell(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_\ell x^\ell$ è il polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da $\ell + 1 > 2$ variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Nel caso in cui $1 < \ell < n$ e gli $x_i \in \mathbb{R}$, i coefficienti del polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione nel senso dei minimi quadrati si calcolano risolvendo il sistema lineare $(\ell + 1) \times (\ell + 1)$

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n 1 & \sum_{i=0}^n x_i & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^\ell \\ \sum_{i=0}^n x_i & \sum_{i=0}^n x_i^2 & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell & \sum_{i=0}^n x_i^{\ell+1} & \cdots & \sum_{i=0}^n x_i^{2\ell} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_\ell \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=0}^n y_i \\ \sum_{i=0}^n x_i y_i \\ \vdots \\ \sum_{i=0}^n x_i^\ell y_i \end{pmatrix}$$

Teorema

Data la funzione

$$\Phi(b_0, b_1, \dots, b_\ell) = \sum_{i=0}^n [(b_0 + b_1 x_i + \dots + b_\ell x_i^\ell) - y_i]^2$$

questa ha un unico punto di minimo $(a_0, a_1, \dots, a_\ell)$, e $\Pi_\ell(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_\ell x^\ell$ è il polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione.

La dimostrazione è perfettamente analoga alla precedente, la sola differenza è che qui Φ dipende da $\ell + 1 > 2$ variabili.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Osservazione

Nel caso in cui $\ell = n$, il polinomio di migliore approssimazione di grado ℓ nel senso dei minimi quadrati coincide con il polinomio interpolatore.

Osservazione

*Vedremo più avanti come si ottengono queste equazioni, dette anche **equazioni normali***

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Polinomio di grado ℓ di migliore approssimazione

Osservazione

Nel caso in cui $\ell = n$, il polinomio di migliore approssimazione di grado ℓ nel senso dei minimi quadrati coincide con il polinomio interpolatore.

Osservazione

*Vedremo più avanti come si ottengono queste equazioni, dette anche **equazioni normali***

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste *uno ed un solo* $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A \mid Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste **uno ed un solo** $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A \mid Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste **uno ed un solo** $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A \mid Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste **uno ed un solo** $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A \mid Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste *uno ed un solo* $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste **uno ed un solo** $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A \mid Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso determinato)

È ben noto che se $\det A \neq 0$, dove A è una matrice $n \times n$, allora per ogni $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$ esiste *uno ed un solo* $x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$A \cdot x = Y.$$

Osservazione (Caso sub-determinato)

Preso una matrice $m \times n$ con $m < n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A \mid Y].$$

Osservazione

In questo caso sub-determinato, se $\text{rango}[A] = m$, allora certamente possiamo concludere che almeno esistono soluzioni.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione (Caso sovra-determinato)

Preso infine una matrice $m \times n$ con $m > n$, la condizione necessaria e sufficiente affinché

- *esista una soluzione unica di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = n = \min\{m, n\}.$$

- *esista una soluzione (non unica) di $A \cdot x = Y$ è che*

$$\text{rango}[A] = \text{rango}[A | Y] = \ell < n.$$

Osservazione

Nel caso in cui le equazioni superano in numero le incognite, ovvero nel caso sovra-determinato, la condizione $\text{rango}[A] = n$ non basta a garantire l'esistenza d'una soluzione.

Osservazione

*In generale, questi problemi sovradeterminati non hanno **soluzione classica**. Vale quindi la pena di introdurre una **soluzione debole** nel senso dei minimi quadrati*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Supponiamo che A sia una matrice $m \times n$, con $m > n$, di rango n

Definizione

Il vettore $x_0 \in \mathbb{R}^n$ si dice *soluzione nel senso dei minimi quadrati* del sistema lineare $A \cdot x = b$, dove $b \in \mathbb{R}^m$ è un vettore fissato, se minimizza $\|A \cdot z - b\|_2$ ovvero se

$$\|A \cdot x_0 - b\|_2 \leq \|A \cdot z - b\|_2, \quad \forall z \in \mathbb{R}^n.$$

Che tale soluzione esista segue dal fatto che

$$\|A \cdot z - b\|_2 \rightarrow +\infty \quad \text{quando} \quad \|z\|_2 \rightarrow \infty.$$

e dunque, per il corollario del Teorema di Weierstrass, esiste il minimo assoluto.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Supponiamo che A sia una matrice $m \times n$, con $m > n$, di rango n

Definizione

Il vettore $x_0 \in \mathbb{R}^n$ si dice *soluzione nel senso dei minimi quadrati* del sistema lineare $A \cdot x = b$, dove $b \in \mathbb{R}^m$ è un vettore fissato, se minimizza $\|A \cdot z - b\|_2$ ovvero se

$$\|A \cdot x_0 - b\|_2 \leq \|A \cdot z - b\|_2, \quad \forall z \in \mathbb{R}^n.$$

Che tale soluzione esista segue dal fatto che

$$\|A \cdot z - b\|_2 \rightarrow +\infty \quad \text{quando} \quad \|z\|_2 \rightarrow \infty.$$

e dunque, per il corollario del Teorema di Weierstrass, esiste il minimo assoluto.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Supponiamo che A sia una matrice $m \times n$, con $m > n$, di rango n

Definizione

Il vettore $x_0 \in \mathbb{R}^n$ si dice *soluzione nel senso dei minimi quadrati* del sistema lineare $A \cdot x = b$, dove $b \in \mathbb{R}^m$ è un vettore fissato, se minimizza $\|A \cdot z - b\|_2$ ovvero se

$$\|A \cdot x_0 - b\|_2 \leq \|A \cdot z - b\|_2, \quad \forall z \in \mathbb{R}^n.$$

Che tale soluzione esista segue dal fatto che

$$\|A \cdot z - b\|_2 \rightarrow +\infty \quad \text{quando} \quad \|z\|_2 \rightarrow \infty.$$

e dunque, per il corollario del Teorema di Weierstrass, esiste il minimo assoluto.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Supponiamo che A sia una matrice $m \times n$, con $m > n$, di rango n

Definizione

Il vettore $x_0 \in \mathbb{R}^n$ si dice *soluzione nel senso dei minimi quadrati* del sistema lineare $A \cdot x = b$, dove $b \in \mathbb{R}^m$ è un vettore fissato, se minimizza $\|A \cdot z - b\|_2$ ovvero se

$$\|A \cdot x_0 - b\|_2 \leq \|A \cdot z - b\|_2, \quad \forall z \in \mathbb{R}^n.$$

Che tale soluzione esista segue dal fatto che

$$\|A \cdot z - b\|_2 \rightarrow +\infty \quad \text{quando} \quad \|z\|_2 \rightarrow \infty.$$

e dunque, per il corollario del Teorema di Weierstrass, esiste il minimo assoluto.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Supponiamo che A sia una matrice $m \times n$, con $m > n$, di rango n

Definizione

Il vettore $x_0 \in \mathbb{R}^n$ si dice *soluzione nel senso dei minimi quadrati* del sistema lineare $A \cdot x = b$, dove $b \in \mathbb{R}^m$ è un vettore fissato, se minimizza $\|A \cdot z - b\|_2$ ovvero se

$$\|A \cdot x_0 - b\|_2 \leq \|A \cdot z - b\|_2, \quad \forall z \in \mathbb{R}^n.$$

Che tale soluzione esista segue dal fatto che

$$\|A \cdot z - b\|_2 \rightarrow +\infty \quad \text{quando} \quad \|z\|_2 \rightarrow \infty.$$

e dunque, per il corollario del Teorema di Weierstrass, esiste il minimo assoluto.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Supponiamo che A sia una matrice $m \times n$, con $m > n$, di rango n

Definizione

Il vettore $x_0 \in \mathbb{R}^n$ si dice *soluzione nel senso dei minimi quadrati* del sistema lineare $A \cdot x = b$, dove $b \in \mathbb{R}^m$ è un vettore fissato, se minimizza $\|A \cdot z - b\|_2$ ovvero se

$$\|A \cdot x_0 - b\|_2 \leq \|A \cdot z - b\|_2, \quad \forall z \in \mathbb{R}^n.$$

Che tale soluzione esista segue dal fatto che

$$\|A \cdot z - b\|_2 \rightarrow +\infty \quad \text{quando} \quad \|z\|_2 \rightarrow \infty.$$

e dunque, per il corollario del Teorema di Weierstrass, esiste il minimo assoluto.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Teorema

Il problema lineare di approssimazione

$$\min_{z \in \mathbb{R}^n} \|A \cdot z - b\|_2$$

- 1 ammette almeno una soluzione x_0
- 2 Se x_1 è un'altra soluzione, allora $Ax_0 = Ax_1$.
- 3 Il residuo $r(x) = b - Ax_0$ è univocamente determinato e soddisfa l'equazione $A^T x = 0$
- 4 Ogni soluzione x_0 del problema di approssimazione è anche soluzione delle *equazioni normali*

$$A^T Ax = A^T x$$

e viceversa.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Teorema

Il problema lineare di approssimazione

$$\min_{z \in \mathbb{R}^n} \|A \cdot z - b\|_2$$

- 1 ammette almeno una soluzione x_0
- 2 Se x_1 è un'altra soluzione, allora $Ax_0 = Ax_1$.
- 3 Il residuo $r(x) = b - Ax_0$ è univocamente determinato e soddisfa l'equazione $A^T x = 0$
- 4 Ogni soluzione x_0 del problema di approssimazione è anche soluzione delle *equazioni normali*

$$A^T Ax = A^T x$$

e viceversa.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Teorema

Il problema lineare di approssimazione

$$\min_{z \in \mathbb{R}^n} \|A \cdot z - b\|_2$$

- 1 ammette almeno una soluzione x_0
- 2 Se x_1 è un'altra soluzione, allora $Ax_0 = Ax_1$.
- 3 Il residuo $r(x) = b - Ax_0$ è univocamente determinato e soddisfa l'equazione $A^T x = 0$
- 4 Ogni soluzione x_0 del problema di approssimazione è anche soluzione delle *equazioni normali*

$$A^T Ax = A^T x$$

e viceversa.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Teorema

Il problema lineare di approssimazione

$$\min_{z \in \mathbb{R}^n} \|A \cdot z - b\|_2$$

- 1 ammette almeno una soluzione x_0
- 2 Se x_1 è un'altra soluzione, allora $Ax_0 = Ax_1$.
- 3 Il residuo $r(x) = b - Ax_0$ è univocamente determinato e soddisfa l'equazione $A^T x = 0$
- 4 Ogni soluzione x_0 del problema di approssimazione è anche soluzione delle *equazioni normali*

$$A^T Ax = A^T x$$

e viceversa.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Teorema

Il problema lineare di approssimazione

$$\min_{z \in \mathbb{R}^n} \|A \cdot z - b\|_2$$

- 1 ammette almeno una soluzione x_0
- 2 Se x_1 è un'altra soluzione, allora $Ax_0 = Ax_1$.
- 3 Il residuo $r(x) = b - Ax_0$ è univocamente determinato e soddisfa l'equazione $A^T x = 0$
- 4 Ogni soluzione x_0 del problema di approssimazione è anche soluzione delle **equazioni normali**

$$A^T Ax = A^T x$$

e viceversa.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T A x_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T Ax_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T Ax_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T Ax_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T Ax_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T Ax_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T A x_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Sia dato il sottospazio

$$L = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n\} \subset \mathbb{R}^m$$

e si consideri il suo ortogonale

$$\begin{aligned} L^\perp &= \{r \mid r^T z = 0, z \in L\} \\ &= \{r \mid r^T A = 0\} \end{aligned}$$

Essendo $\mathbb{R}^m = L \oplus L^\perp$, allora

$$b = s + r, \quad s \in L, r \in L^\perp.$$

- (i) L'esistenza del minimo segue dall'osservazione fatta in precedenza (Corollario del Teorema di Weierstrass sull'esistenza del massimo e del minimo per una funzione continua su un compatto).
- (ii) Preso $s \in L$, esiste certamente $x_0 \in \mathbb{R}^n$ tale che $Ax_0 = s$. Inoltre

$$A^T b = A^T (s + r) = A^T s = A^T A x_0$$

ovvero x_0 è soluzione delle equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T A x$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = A x_1, \quad r = b - A x_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $A x_0 = A x_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = A x_0 - b \in L^\perp$ mentre $A x - A x_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(A x - A x_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|A x - b\|_2^2 &= \|(A x - A x_0) + (A x_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|A x - A x_0\|_2^2 + \|A x_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|A x_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T A x_1$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = A x_1, \quad r = b - A x_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $A x_0 = A x_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = A x_0 - b \in L^\perp$ mentre $A x - A x_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(A x - A x_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|A x - b\|_2^2 &= \|(A x - A x_0) + (A x_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|A x - A x_0\|_2^2 + \|A x_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|A x_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T A x$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = A x_1, \quad r = b - A x_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $A x_0 = A x_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = A x_0 - b \in L^\perp$ mentre $A x - A x_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(A x - A x_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|A x - b\|_2^2 &= \|(A x - A x_0) + (A x_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|A x - A x_0\|_2^2 + \|A x_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|A x_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T A x$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = A x_1, \quad r = b - A x_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $A x_0 = A x_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = A x_0 - b \in L^\perp$ mentre $A x - A x_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(A x - A x_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|A x - b\|_2^2 &= \|(A x - A x_0) + (A x_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|A x - A x_0\|_2^2 + \|A x_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|A x_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T A x$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = A x_1, \quad r = b - A x_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $A x_0 = A x_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = A x_0 - b \in L^\perp$ mentre $A x - A x_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(A x - A x_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|A x - b\|_2^2 &= \|(A x - A x_0) + (A x_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|A x - A x_0\|_2^2 + \|A x_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|A x_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(ii) (continua) presa ora x_1 un'altra soluzione di $A^T b = A^T Ax$, si ha che

$$b = s + r, \quad s = Ax_1, \quad r = b - Ax_1, \quad s \in L, r \in L^\perp$$

e data l'unicità della decomposizione $b = s + r$, si ha $Ax_0 = Ax_1$.

(iii) Segue dall'unicità della decomposizione $b = s + r$.

(iv) Proviamo che x_0 , soluzione delle equazioni normali, è soluzione del problema di approssimazione. Si prenda a tal fine $x \in \mathbb{R}^n$, e si osservi che $r = Ax_0 - b \in L^\perp$ mentre $Ax - Ax_0 = A(x - x_0) \in L$, e dunque $r^T(Ax - Ax_0) = 0$ da cui segue per il teorema di Pitagora

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|_2^2 &= \|(Ax - Ax_0) + (Ax_0 - b)\|_2^2 \\ &= \|Ax - Ax_0\|_2^2 + \|Ax_0 - b\|_2^2 \\ &\geq \|Ax_0 - b\|_2^2 \end{aligned}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

(iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

- (iv) (continua) Resta da provare che una soluzione del problema di minimo risolve le equazioni normali. Il funzionale in esame è il seguente

$$F(x) = \|Ax - b\|_2^2 = \sum_{i=1}^m \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}x_k - b_i \right)^2$$

che si può scrivere come

$$\begin{aligned} F(x) &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= (Ax)^T Ax - (Ax)^T b - b^T Ax + b^T b \\ &= x^T A^T Ax - 2b^T Ax + b^T b \end{aligned}$$

(si osservi che $(Ax)^T b = [(Ax)^T b]^T = b^T Ax$: sono matrici 1×1 , cioè scalari) e i suoi punti stazionari – tra cui si trovano i minimi – sono le soluzioni di (si osservi che $x \rightarrow 2b^T Ax$ è un operatore lineare, mentre per la forma quadratica $x \rightarrow x^T A^T Ax$ si rimanda alla pagina seguente)

$$\nabla F(x) = 2x^T A^T A - 2b^T A = 0$$

ovvero (se $\nabla F = 0$ allora anche $(\nabla F)^T = 0$)

$$A^T Ax = A^T b$$

che sono le equazioni normali.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione

Nella dimostrazione del punto (iv) precedente s'è fatto uso del fatto che il gradiente dell'applicazione

$$G : x \mapsto x^T A^T A x = \|Ax\|^2$$

è dato da $\nabla G(x) = 2x^T A^T A$. Questo segue dal fatto che $G(x) = Q(P(x))$, dove

$$\begin{aligned} P(x) = Ax &\implies J_P(x) = A \\ Q(z) = z^T z = \|z\|^2 &\implies \nabla Q(z) = 2z^T \end{aligned}$$

e quindi

$$\nabla G(x) = \nabla Q(P(x)) \cdot J_P(x) = 2(Ax)^T A = 2x^T A^T A.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione

Nella dimostrazione del punto (iv) precedente s'è fatto uso del fatto che il gradiente dell'applicazione

$$G : x \mapsto x^T A^T A x = \|Ax\|^2$$

è dato da $\nabla G(x) = 2x^T A^T A$. Questo segue dal fatto che $G(x) = Q(P(x))$, dove

$$\begin{aligned} P(x) = Ax &\implies J_P(x) = A \\ Q(z) = z^T z = \|z\|^2 &\implies \nabla Q(z) = 2z^T \end{aligned}$$

e quindi

$$\nabla G(x) = \nabla Q(P(x)) \cdot J_P(x) = 2(Ax)^T A = 2x^T A^T A.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione

Nella dimostrazione del punto (iv) precedente s'è fatto uso del fatto che il gradiente dell'applicazione

$$G : x \mapsto x^T A^T A x = \|Ax\|^2$$

è dato da $\nabla G(x) = 2x^T A^T A$. Questo segue dal fatto che $G(x) = Q(P(x))$, dove

$$\begin{aligned} P(x) = Ax &\implies J_P(x) = A \\ Q(z) = z^T z = \|z\|^2 &\implies \nabla Q(z) = 2z^T \end{aligned}$$

e quindi

$$\nabla G(x) = \nabla Q(P(x)) \cdot J_P(x) = 2(Ax)^T A = 2x^T A^T A.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione

Nella dimostrazione del punto (iv) precedente s'è fatto uso del fatto che il gradiente dell'applicazione

$$G : x \mapsto x^T A^T A x = \|Ax\|^2$$

è dato da $\nabla G(x) = 2x^T A^T A$. Questo segue dal fatto che $G(x) = Q(P(x))$, dove

$$\begin{aligned} P(x) = Ax &\implies J_P(x) = A \\ Q(z) = z^T z = \|z\|^2 &\implies \nabla Q(z) = 2z^T \end{aligned}$$

e quindi

$$\nabla G(x) = \nabla Q(P(x)) \cdot J_P(x) = 2(Ax)^T A = 2x^T A^T A.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione

Nella dimostrazione del punto (iv) precedente s'è fatto uso del fatto che il gradiente dell'applicazione

$$G : x \mapsto x^T A^T A x = \|Ax\|^2$$

è dato da $\nabla G(x) = 2x^T A^T A$. Questo segue dal fatto che $G(x) = Q(P(x))$, dove

$$\begin{aligned} P(x) = Ax &\implies J_P(x) = A \\ Q(z) = z^T z = \|z\|^2 &\implies \nabla Q(z) = 2z^T \end{aligned}$$

e quindi

$$\nabla G(x) = \nabla Q(P(x)) \cdot J_P(x) = 2(Ax)^T A = 2x^T A^T A.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Osservazione

Nella dimostrazione del punto (iv) precedente s'è fatto uso del fatto che il gradiente dell'applicazione

$$G : x \mapsto x^T A^T A x = \|Ax\|^2$$

è dato da $\nabla G(x) = 2x^T A^T A$. Questo segue dal fatto che $G(x) = Q(P(x))$, dove

$$\begin{aligned} P(x) = Ax &\implies J_P(x) = A \\ Q(z) = z^T z = \|z\|^2 &\implies \nabla Q(z) = 2z^T \end{aligned}$$

e quindi

$$\nabla G(x) = \nabla Q(P(x)) \cdot J_P(x) = 2(Ax)^T A = 2x^T A^T A.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose della matrice A* .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose della matrice A* .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose della matrice A* .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose della matrice A* .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose della matrice A* .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose della matrice A* .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta **Inversa di Moore-Penrose** della matrice A .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti*

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.*

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose* della matrice A .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose* della matrice A .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose* della matrice A .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose* della matrice A .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Pseudo inversa di Moore-Penrose

Si consideri la matrice A introdotta in precedenza avente m righe e n colonne, $m > n$.

Supponiamo che $\text{rango}(A) = n$

Allora $A^T A$ è una matrice $n \times n$, simmetrica, non singolare e definita positiva

Allora esiste l'inversa $(A^T A)^{-1}$

Allora

$$A^T A x = A^T b \implies x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

Definizione

Nel caso in cui $\text{rango}(A) = n$, A matrice $m \times n$ con $m > n$, la matrice $(A^T A)^{-1} A^T$ viene detta *Inversa di Moore-Penrose* della matrice A .

Osservazione

- L'inversa di Moore-Penrose della matrice A è un'inversa sinistra, infatti

$$(A^T A)^{-1} A^T A = I : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

mentre $A \cdot (A^T A)^{-1} A^T$ non si può fare

- Nel caso in cui A è una matrice $n \times n$ di rango n , l'inversa di Moore Penrose coincide con l'usuale inversa infatti $(A^T A)^{-1} A^T = A^{-1} (A^T)^{-1} A^T = A^{-1}$.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la retta $r(x) = \alpha + \beta x$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (r(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La retta esiste, come si è già visto in teoria. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 \\ 1 & x_2 \\ 1 & x_3 \\ 1 & x_4 \\ 1 & x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la retta $r(x) = \alpha + \beta x$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (r(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La retta esiste, come si è già visto in teoria. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 \\ 1 & x_2 \\ 1 & x_3 \\ 1 & x_4 \\ 1 & x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la retta $r(x) = \alpha + \beta x$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (r(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La retta esiste, come si è già visto in teoria. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 \\ 1 & x_2 \\ 1 & x_3 \\ 1 & x_4 \\ 1 & x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la retta $r(x) = \alpha + \beta x$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (r(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La retta esiste, come si è già visto in teoria. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 \\ 1 & x_2 \\ 1 & x_3 \\ 1 & x_4 \\ 1 & x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 9 \end{pmatrix},$$

dove la matrice a sinistra è simmetrica (in questo caso diagonale).

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 9 \end{pmatrix},$$

dove la matrice a sinistra è simmetrica (in questo caso diagonale).

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 9 \end{pmatrix},$$

dove la matrice a sinistra è simmetrica (in questo caso diagonale).

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 9 \end{pmatrix},$$

dove la matrice a sinistra è simmetrica (in questo caso diagonale).

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 9 \end{pmatrix},$$

dove la matrice a sinistra è simmetrica (in questo caso diagonale).

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 9 \end{pmatrix},$$

dove la matrice a sinistra è simmetrica (in questo caso diagonale).

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Si vuole determinare il piano $f(x) = f(x', x'') = \alpha + \beta x' + \gamma x''$ che meglio approssima nel senso dei minimi quadrati i punti

| | | | | |
|-----------------------|--------|--------|--------|--------|
| $x_i = (x'_i, x''_i)$ | (1, 1) | (0, 3) | (2, 1) | (0, 0) |
| $y_i = f(x_i)$ | 3 | 6 | 5 | 0 |

Il sistema $AX = b$ da risolvere è (nel senso dei minimi quadrati) il seguente

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \\ 5 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

La matrice $A \in \mathbb{R}^{4 \times 3}$ ha rango 3, cioè massimo. (A differenza del caso di una variabile, per avere questo non è sufficiente avere punti del piano distinti ma occorre che ce ne siano tre non allineati).

Le equazioni normali $A^T A X = A^T b$ sono

$$\begin{pmatrix} 4 & 3 & 5 \\ 3 & 5 & 3 \\ 5 & 3 & 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 26 \end{pmatrix}.$$

Si noti ancora che la matrice a sinistra è simmetrica definita positiva.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Si vuole determinare il piano $f(x) = f(x', x'') = \alpha + \beta x' + \gamma x''$ che meglio approssima nel senso dei minimi quadrati i punti

| | | | | |
|-----------------------|--------|--------|--------|--------|
| $x_i = (x'_i, x''_i)$ | (1, 1) | (0, 3) | (2, 1) | (0, 0) |
| $y_i = f(x_i)$ | 3 | 6 | 5 | 0 |

Il sistema $AX = b$ da risolvere è (nel senso dei minimi quadrati) il seguente

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \\ 5 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

La matrice $A \in \mathbb{R}^{4 \times 3}$ ha rango 3, cioè massimo. (A differenza del caso di una variabile, per avere questo non è sufficiente avere punti del piano distinti ma occorre che ce ne siano tre non allineati).

Le equazioni normali $A^T A X = A^T b$ sono

$$\begin{pmatrix} 4 & 3 & 5 \\ 3 & 5 & 3 \\ 5 & 3 & 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 26 \end{pmatrix}.$$

Si noti ancora che la matrice a sinistra è simmetrica definita positiva.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Si vuole determinare il piano $f(x) = f(x', x'') = \alpha + \beta x' + \gamma x''$ che meglio approssima nel senso dei minimi quadrati i punti

| | | | | |
|-----------------------|--------|--------|--------|--------|
| $x_i = (x'_i, x''_i)$ | (1, 1) | (0, 3) | (2, 1) | (0, 0) |
| $y_i = f(x_i)$ | 3 | 6 | 5 | 0 |

Il sistema $AX = b$ da risolvere è (nel senso dei minimi quadrati) il seguente

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \\ 5 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

La matrice $A \in \mathbb{R}^{4 \times 3}$ ha rango 3, cioè massimo. (A differenza del caso di una variabile, per avere questo non è sufficiente avere punti del piano distinti ma occorre che ce ne siano tre non allineati).

Le equazioni normali $A^T A X = A^T b$ sono

$$\begin{pmatrix} 4 & 3 & 5 \\ 3 & 5 & 3 \\ 5 & 3 & 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 26 \end{pmatrix}.$$

Si noti ancora che la matrice a sinistra è simmetrica definita positiva.

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Si vuole determinare il piano $f(x) = f(x', x'') = \alpha + \beta x' + \gamma x''$ che meglio approssima nel senso dei minimi quadrati i punti

$$\begin{array}{c|cccc} x_i = (x'_i, x''_i) & (1, 1) & (0, 3) & (2, 1) & (0, 0) \\ \hline y_i = f(x_i) & 3 & 6 & 5 & 0 \end{array}$$

Il sistema $AX = b$ da risolvere è (nel senso dei minimi quadrati) il seguente

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \\ 5 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

La matrice $A \in \mathbb{R}^{4 \times 3}$ ha rango 3, cioè massimo. (A differenza del caso di una variabile, per avere questo non è sufficiente avere punti del piano distinti ma occorre che ce ne siano tre non allineati).

Le equazioni normali $A^T A X = A^T b$ sono

$$\begin{pmatrix} 4 & 3 & 5 \\ 3 & 5 & 3 \\ 5 & 3 & 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 26 \end{pmatrix}.$$

Si noti ancora che la matrice a sinistra è simmetrica definita positiva.

Le equazioni normali hanno come soluzione (unica, essendo $rk(A^T A) = rk(A) = 3$)

$$\begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \frac{1}{50} \begin{pmatrix} -6 \\ 73 \\ 101 \end{pmatrix},$$

quindi la soluzione è data da

$$f(x', x'') = \frac{1}{50}(-6 + 73x' + 101x'').$$

Le equazioni normali hanno come soluzione (unica, essendo $rk(A^T A) = rk(A) = 3$)

$$\begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \frac{1}{50} \begin{pmatrix} -6 \\ 73 \\ 101 \end{pmatrix},$$

quindi la soluzione è data da

$$f(x', x'') = \frac{1}{50}(-6 + 73x' + 101x'').$$

Le equazioni normali hanno come soluzione (unica, essendo $rk(A^T A) = rk(A) = 3$)

$$\begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \frac{1}{50} \begin{pmatrix} -6 \\ 73 \\ 101 \end{pmatrix},$$

quindi la soluzione è data da

$$f(x', x'') = \frac{1}{50}(-6 + 73x' + 101x'').$$

Esercizio

Si determini la parabola $f(x) = a + bx + cx^2$ che interpola ne senso dei minimi quadrati i nodi

$$\begin{array}{c|cccc} x_i & -1 & 0 & 1 & 2 \\ \hline y_i & 2 & 0 & -3 & -5 \end{array}$$

Si tratta di risolvere nel senso dei minimi quadrati il sistema lineare:

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ -3 \\ -5 \end{pmatrix}.$$

Esercizio

Si determini la parabola $f(x) = a + bx + cx^2$ che interpola ne senso dei minimi quadrati i nodi

$$\begin{array}{c|cccc} x_i & -1 & 0 & 1 & 2 \\ \hline y_i & 2 & 0 & -3 & -5 \end{array}$$

Si tratta di risolvere nel senso dei minimi quadrati il sistema lineare:

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ -3 \\ -5 \end{pmatrix}.$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----|
| x_i | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |
| y_i | 1/2 | 1/2 | 2 | 7/2 | 7/2 |

- 1 determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

- 2 scrivere le equazioni normali.

La parabola esiste, come si è già visto. Per quanto riguarda le equazioni normali, è sufficiente porre

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ 1 & x_2 & x_2^2 \\ 1 & x_3 & x_3^2 \\ 1 & x_4 & x_4^2 \\ 1 & x_5 & x_5^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

$$b = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$$

Così facendo, il funzionale da minimizzare risulta $\|Ax - b\|^2$ e di conseguenza le equazioni normali sono

$$A^T Ax = A^T b$$

ovvero

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ -2 & -1 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 2 \\ 7/2 \\ 7/2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Suggerimento:

- La matrice A ha rango 2,
- Scrivete la matrice trasposta A^T (anch'essa di rango 2)
- si cerchi la soluzione delle equazioni normali

$$A^T Ax = A^T b$$

osservando che $A^T A$ è una matrice quadrata di rango 2, dunque il sistema è risolubile.

- Una volta calcolata la soluzione delle equazioni normali, si calcoli la norma del residuo

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} -2 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 3 \\ -1 & 0 & 1 \\ 0 & -1 & 0 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 6 \\ 2 & -1 & 0 \\ -2 & 0 & 3 \\ 4 & -2 & 0 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Determinare

- la soluzione x_0 nel senso dei minimi quadrati
- la norma del resto $\|Ax_0 - b\|$

per il sistema sovradeterminato $Ax = b$ dove

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 2 & -3 \\ 0 & 1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ -2 \\ -1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Approssimazione nel senso dei minimi quadrati

Esercizio

Dati i punti

| | | | | |
|-------|------|-----|-----|-----|
| x_i | -1 | 1 | 2 | 3 |
| y_i | 0 | 2 | 4 | 0 |

- 1 *determinare il polinomio interpolatore*
- 2 *determinare la retta di regressione, scrivendo le equazioni normali*
- 3 *determinare la parabola $p(x) = \alpha + \beta x + \gamma x^2$ che minimizza*

$$\sum_{i=1}^5 (p(x_i) - y_i)^2$$

scrivendo le equazioni normali.