

# Linear approximation with Legendre polynomials

*Approssimazione Costruttiva*

Proserpio Lorenzo - N°928121

Giugno 2021

Si richiede di trovare la miglior approssimazione per le funzioni  $f_\rho(x) = x^\rho$  con  $\rho \in \mathbb{R}$  su  $\Omega = (-1, 1)$ , che siano anche in  $\mathcal{L}^2(\Omega)$ , tramite un'approssimazione lineare usando i primi  $n$  polinomi di Legendre. La relazione introdurrà prima lo spazio funzionale e dimostrerà che tali polinomi sono effettivamente un sistema ortogonale e completo per tale spazio, infine si studierà il comportamento dell'errore teorico e nella pratica al variare di  $n$  e dei  $\rho$  ammissibili.

## Lo spazio $\mathcal{L}^2(\Omega)$

Tale spazio è definito come:

$$\mathcal{L}^2(\Omega) := \left\{ f : (-1, 1) \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ misurabile, } \int_{-1}^1 |f|^2 < \infty \right\}$$

specifico che con funzione misurabile intendo misurabile secondo la misura di Lebesgue e che spesso si accetta anche come codominio  $\mathbb{C}$ , ma in questa relazione ci limiteremo a funzioni a valori reali. Talvolta ci si riferisce alla seconda proprietà che devono avere le  $f$  come "essere quadrato-sommabile". La norma "naturale" in questo spazio è la seguente:

$$\|f\|_{\mathcal{L}^2(\Omega)} = \left( \int_{-1}^1 |f|^2 \right)^{1/2}$$

Si noti inoltre che è uno spazio lineare (con la somma definita come somma tra funzioni e la moltiplicazione per uno scalare definita in modo ovvio), questo discende dalla linearità dell'integrale, dalla disuguaglianza triangolare e dall'omogeneità della norma. Inoltre il teorema di Riesz-Fischer ci assicura che sia anche completo. Con tali presupposti abbiamo che è uno spazio di Banach, in realtà ha altre proprietà che vedremo.

## $\rho$ ammissibili

Affinchè  $f_\rho$  appartenga a  $\mathcal{L}^2(\Omega)$  devono essere funzioni misurabili a valori reali e valere che:

$$\|f_\rho\|_{\mathcal{L}^2(\Omega)}^2 < \infty$$

innanzitutto devono essere definite su  $(-1, 1)$  il che ci porta a scartare tutti i  $\rho \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ . Affinchè siano misurabili e a valori reali basta che siano continue quasi ovunque in  $(-1, 1)$ , queste due condizioni ci portano a scartare tutti i  $\rho$  che abbiano, ridotti ai minimi termini, denominatore pari. Infine, affinché sia rispettata la condizione sulla norma è necessario che  $\rho > -1/2$ . Dunque la famiglia dei  $\rho$  ammissibili è:

$$\mathcal{R} := \left\{ \rho \in \mathbb{Q} \mid \rho > -1/2 \text{ e } \rho = \frac{r}{2t+1} \text{ con } r \in \mathbb{N}, t \in \mathbb{Z} \right\}$$

## La base dei polinomi di Legendre

I polinomi di Legendre  $(P_k(x))_{k \in \mathbb{N}}$  sono polinomi in  $x$  di grado  $k$  a coefficienti reali definiti a partire dalla seguente funzione generatrice:

$$\frac{1}{\sqrt{1-2xz+z^2}} = \sum_{k=0}^{\infty} P_k(x)z^k$$

vi è anche un'altra formula equivalente per ricavare il  $k$ -esimo polinomio di Legendre chiamata formula di Rodrigues:

$$P_k(x) = \frac{1}{2^k k!} \frac{d^k}{dx^k} [(x^2 - 1)^k]$$

useremo alternativamente le due formulazioni qualora una risulti più pratica dell'altra per dimostrare una proprietà.

**Lemma 1.** In  $\mathcal{L}^2(\Omega)$  dotato del prodotto interno:

$$\langle f, g \rangle = \int_{-1}^1 fg \quad \text{vale che} \quad \langle P_k, P_i \rangle = \frac{2}{2k+1} \delta_{ki}$$

*Dimostrazione.* La dimostrazione si articola in 3 passaggi:

1.  $\exists r_p \in \mathbb{P}_p$  polinomio di grado  $p$  a coefficienti reali con  $p \leq k$  tale che:

$$\frac{d^p}{dx^p}[(x^2 - 1)^k] = r_p(x)(x^2 - 1)^{k-p}$$

tale osservazione è facilmente verificabile per induzione su  $p$ . Infatti per  $p = 1$  è banalmente verificata e supposto che valga per  $p$ :

$$\frac{d^{p+1}}{dx^{p+1}}[(x^2 - 1)^k] = \frac{d}{dx} \left( \frac{d^p}{dx^p}[(x^2 - 1)^k] \right) = \frac{d}{dx} \left( r_p(x)(x^2 - 1)^{k-p} \right)$$

e l'RHS è un polinomio della forma  $r_{p+1}(x)(x^2 - 1)^{k-p-1}$  con  $r_{p+1}(x) = r'_p(x)(x^2 - 1) + 2xr_p(x)(k - p)$ .

2. Mostriamo che per  $k \neq m$  si ha che:

$$\int_{-1}^1 P_k(x)P_m(x)dx = 0$$

a tal fine possiamo assumere *WLOG* che  $k > m$ , con tale assunzione possiamo avere che  $\frac{d^m}{dx^m}[P_m(x)] = c_m$  con  $c_m$  costante, mentre  $\frac{d^{k-m}}{dx^{k-m}}[P_k(x)] = \frac{1}{k!2^k} r_{k-m}(x)(x^2 - 1)^m$ . A questo punto la nostra tesi si ottiene integrando semplicemente per parti  $m$  volte e osservando che ad ogni passo il primo fattore è nullo (per quanto mostrato al punto 1.). Esattamente come segue:

$$\begin{aligned} k!2^k \int_{-1}^1 P_k P_m &= 0 - k!2^k \int_{-1}^1 \frac{d^{k-1}}{dx^{k-1}} [(x^2 - 1)^k] P'_m = \dots = \\ &= (-1)^m \cdot c_m \cdot k!2^k \int_{-1}^1 \frac{d^{k-m}}{dx^{k-m}} [(x^2 - 1)^k] = (-1)^m \cdot c_m \left[ \frac{d^{k-m-1}}{dx^{k-m-1}} [(x^2 - 1)^k] \right]_{-1}^1 = \\ &= (-1)^m \cdot c_m [r_{k-m-1}(x)(x^2 - 1)^{m+1}]_{-1}^1 = 0 \end{aligned}$$

3. Mostriamo infine che:

$$\int_{-1}^1 P_k^2(x)dx = \frac{2}{2k+1}$$

per fare cio' useremo la formula  $(\star)$  ricorsiva (dimostrata nella sezione *L'implementazione*):

$$kP_k(x) = (2k-1)xP_{k-1}(x) - (k-1)P_{k-2}(x)$$

Innanzitutto notiamo che per  $P_0(x) = 1$  e  $P_1(x) = x$  l'asserto vale. Poi procediamo per induzione su  $k$ :

$$\int_{-1}^1 P_k^2 = \int_{-1}^1 P_k \cdot \frac{2k-1}{k} x P_{k-1}$$

per l'ortogonalità tra  $P_k$  e  $P_{k-2}$  e la formula  $(\star)$ . Ora riapplico  $(\star)$  su  $xP_k$  ed ottengo:

$$\int_{-1}^1 \frac{2k-1}{k} x P_{k-1} P_k = \frac{2k-1}{2k+1} \int_{-1}^1 P_{k-1}^2$$

per l'ortogonalità tra  $P_{k+1}$  e  $P_{k-1}$ . A questo punto uso l'ipotesi induttiva:

$$\int_{-1}^1 P_k^2 = \frac{2k-1}{2k+1} \cdot \frac{2}{2k-1} = \frac{2}{2k+1}$$

□

**Lemma 2.** Nelle ipotesi del lemma soprastante vale che:  $(b_k(x))_{k \in \mathbb{N}} := \left( \sqrt{\frac{2k+1}{2}} P_k(x) \right)_{k \in \mathbb{N}}$  è una base ortonormale e completa di  $\mathcal{L}^2(\Omega)$

*Dimostrazione.* L'ortonormalità discende, in modo ovvio, dal Lemma 1. Che sia una base e sia completa deriva dal teorema di Weierstrass. Infatti, come abbiamo detto sopra,  $P_k(x)$  è un polinomio a coefficienti reali di grado  $k$  e dunque vale lo stesso discorso per i  $b_k(x)$ . Abbiamo ora che vi è una biezione "naturale" tra  $\mathcal{B} := \{b_0, b_1, b_2, \dots\}$  e  $\mathcal{B}_2 := \{1, x, x^2, \dots\}$ . Dunque siccome sappiamo da Weierstrass che  $\mathcal{B}_2$  è una base completa per lo spazio delle funzioni continue e quadrato-sommabili su un intervallo limitato e chiuso lo è pure  $\mathcal{B}$  per  $\mathcal{L}^2(\Omega)$ , sia perchè l'insieme delle funzioni continue è denso in  $\mathcal{L}^2(\overline{\Omega})$  sia perchè in norma  $\mathcal{L}^2$  non "importa" cosa succede su insiemi di misura nulla e quindi è valido pure sull'aperto  $(-1, 1)$ .  $\square$

I due lemmi sopra ci assicurano che  $\mathcal{L}^2(\Omega)$ , con  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  definito come sopra, sia uno spazio di Hilbert  $\mathcal{H}$  *separabile*, di cui  $\mathcal{B}$  è un sistema completo. Dunque si ha che:

$$\forall f \in \mathcal{H} \implies f = \sum_{k=0}^{\infty} \langle f, b_k \rangle b_k = \sum_{k=0}^{\infty} f_k b_k \quad \text{in } \mathcal{H}$$

dove la convergenza è rispetto alla norma  $\|\cdot\|_{\mathcal{L}^2(\Omega)}$ , cioè significa che  $f$  e il suo sviluppo in serie con i polinomi di Legendre possono differire al più su insiemi di misura nulla.

## L'implementazione

Al fine di implementare in MATLAB i polinomi di Legendre si è usata la seguente proprietà:

**Lemma 3.** *I polinomi di Legendre  $(b_k(x))_{k \in \mathbb{N}}$  soddisfano la seguente equazione ricorsiva  $(\star)$ :*

$$(k+1)b_{k+1}(x) = (2k+1)xb_k(x) - kb_{k-1}(x)$$

*Dimostrazione.* Derivo la funzione generatrice dei polinomi di Legendre rispetto a  $z$  a destra e sinistra e ottengo:

$$(x-z) \cdot \frac{1}{\sqrt{1-2xz+z^2}} = (1-2xz+z^2) \sum_{k=1}^{\infty} k P_k(x) z^{k-1}$$

ora sostituisco il termine a sinistra con la sua definizione e cambio gli indici del termine a destra:

$$(x-z) \sum_{k=0}^{\infty} P_k(x) z^k = (1-2xz+z^2) \sum_{k=0}^{\infty} (k+1) P_{k+1}(x) z^k =$$

$\Downarrow$

$$\sum_{k=0}^{\infty} x P_k(x) z^k - \sum_{k=1}^{\infty} P_{k-1}(x) z^k = \sum_{k=0}^{\infty} (k+1) P_{k+1}(x) z^k - \sum_{k=1}^{\infty} 2kx P_k(x) z^k + \sum_{k=2}^{\infty} (k-1) P_{k-1}(x) z^k$$

uguagliando i rispettivi coefficienti e ricordando che  $P_0(x) = 1$  e  $P_1(x) = x$  si ottiene l'asserto.  $\square$

Utilizzando la formula  $(\star)$ , anzichè la formula di Rodrigues, si minimizza l'errore di troncamento dovuto alla precisione di macchina. Per calcolare i coefficienti  $\langle f, b_k \rangle$  abbiamo implementato la quadratura col metodo dei trapezi su una griglia a passo costante  $h$  facendo attenzione a non avere nessun nodo in 0 (basta usare il trucco di scegliere i nodi in numero pari), siccome è punto di limite per alcune  $f_\rho$ . Inoltre sfruttiamo pure il fatto che i  $b_k$  sono alternatamente funzioni pari o dispari, quindi  $\langle f_\rho, b_k \rangle = 0$  se, (ricordando che  $\rho$  è del tipo  $\frac{r}{2t+1}$ ),  $r$  e  $k$  hanno diversa parità, questo piccolo trucco ci risparmierà dei conti e renderà anche il risultato più preciso. I file sono *Legendre.m* che contiene il *main*, *LegPol.m* che è una funzione che calcola i primi  $n$  polinomi di Legendre valutati in un punto  $x$  e restituisce dunque un vettore  $1 \times k$  e  $q\_trapezi$  che non è altro che il metodo di quadratura con i trapezi. Discutiamo ora in dettaglio le operazioni che svolge *Legendre.m*. Nell'ordine: definisce la *mesh* e imposta il  $\rho$  nella forma  $\frac{r}{2t+1}$  e il vettore dei casi da valutare; dichiara la funzione  $f_\rho$ , in questo caso abbiamo dovuto utilizzare la funzione *nthroot* nei casi in cui  $\rho$  non sia intero altrimenti MATLAB prende le radici complesse piuttosto che quelle reali; ad ogni passo calcola la matrice contenente i primi  $n$  polinomi di Legendre valutati nei punti di *mesh*; valuta  $f_\rho$  nei punti di *mesh*; calcola mediante quadratura i coefficienti  $\langle f_\rho, b_k \rangle$ ; calcola la serie troncata di Legendre valutata nei nodi di *mesh*; plot delle soluzioni (sconsigliato se si valuta un grande numero di casi); calcolo e plot dell'errore in norma  $\mathcal{L}^2(\Omega)$ ; calcolo e print dell'EOC.

## Analisi teorica dell'errore

Tenendo tutte le notazioni usate in precedenza definiamo  $\forall n \geq 1$ :

$$\mathcal{S}_n := \text{span}\{b_0, \dots, b_{n-1}\} \quad \text{e} \quad \mathcal{E}_n(f) := \inf_{s \in \mathcal{S}_n} \|f - s\|_{\mathcal{L}^2(\Omega)}$$

Notiamo che tale insieme è lineare (cioè  $\alpha \mathcal{S}_n = \mathcal{S}_n$  e  $\mathcal{S}_n + \mathcal{S}_n = \mathcal{S}_n$ ). Inoltre, dalla disuguaglianza di Bessel sappiamo che:

$$(\star\star) \quad \mathcal{E}_n(f) = \left( \sum_{k=n}^{\infty} |\langle f, b_k \rangle|^2 \right)^{1/2}$$

Vedremo che la velocità di convergenza dell'approssimazione lineare con i primi  $n$  polinomi di Legendre dipende dall'appartenenza di  $f_\rho$  ad un determinato spazio di Sobolev. In particolare ci occupiamo di questi spazi:

$$\mathcal{W}^{q,2}(\Omega) := \{f \in \mathcal{L}^2(\Omega) \mid f^{(1)}, \dots, f^{(q)} \text{ esistono e sono in } \mathcal{L}^2(\Omega)\}$$

con  $f^{(j)}$  intendo la  $j$ -esima derivata debole di  $f$ . Mostriamo ora il seguente lemma:

**Lemma 4.** Se  $f_\rho \in \mathcal{W}^{q,2}(\Omega)$  con  $q < \infty$  allora  $\forall k > q$  si ha che  $|\langle f_\rho, b_k \rangle|^2 \leq C_{k,\rho}^2 \cdot \frac{2k+1}{2} \cdot \frac{1}{(2^k k!)^2}$  con  $C_{k,\rho} > 0$  costante.

*Dimostrazione.* Userò la formula di Rodrigues e l'integrazione per parti  $q$  volte:

$$\sqrt{\frac{2k+1}{2}} \int_{\Omega} f_\rho P_k = (-1)^q \cdot \sqrt{\frac{2k+1}{2}} \cdot \frac{1}{2^k k!} \int_{\Omega} f_\rho^{(q)} \frac{d^{k-q}}{dx^{k-q}} [(x^2 - 1)^k]$$

ora abbiamo che  $k > k - q > 0$  e quindi possiamo usare la stessa formula del punto 1. del **Lemma 1.**; prima però esplicitiamo la derivata  $q$ -esima di  $f_\rho$ , notando che la  $f_\rho$  ha problemi di derivata debole in  $\mathcal{L}^2(\Omega)$  solo se l'esponente di  $x$  diventa minore di 0 e dunque, esplicitandola, l'integrale diventa in modulo:

$$\sqrt{\frac{2k+1}{2}} \cdot \frac{1}{2^k k!} \cdot \prod_{i=0}^{q-1} (\rho - i) \int_{\Omega} x^{\rho-q} r_{k-q}(x) (x^2 - 1)^q \leq C_{k,\rho} \cdot \sqrt{\frac{2k+1}{2}} \cdot \frac{1}{2^k k!}$$

siccome da integrare resta una funzione in  $\mathcal{L}^1(\Omega)$  e dunque l'integrale è una certa costante e la produttoria è una costante pure lei.  $\square$

Dal lemma, con le ipotesi come sopra, emerge che gli  $f_k^2$  con  $k > q$  sono strettamente decrescenti e decadono più velocemente di una qualsiasi funzione del tipo  $k^{-2r}$ . Possiamo dunque stimare (usando la disuguaglianza triangolare e la concavità della funzione radice quadrata):

$$\left( \sum_{k=0}^{\infty} |\langle f_\rho, b_k \rangle|^2 \right)^{1/2} \leq \left[ \sum_{k=0}^q \left( \|f_\rho^{(k)}\|_{\mathcal{L}^2(\Omega)}^4 + \|b_k\|_{\mathcal{L}^2(\Omega)}^4 \right) \right]^{1/2} + \left[ \sum_{k=q+1}^{\infty} C_{k,\rho}^2 \cdot \frac{2k+1}{2} \cdot \frac{1}{(2^k k!)^2} \right]^{1/2}$$

vediamo che bastano i primi  $q$  (o  $q+1$  o  $q-1$ ) termini per avere un'approssimazione più che buona. Notiamo inoltre che se  $f_\rho \in \mathcal{C}^\infty(\Omega)$  (è un polinomio), vale, facendo una dimostrazione simile al **Lemma 4.**, che tutti i coefficienti  $f_k$  con  $k > \deg(f_\rho)$  sono 0 (per il semplice fatto che, una volta derivato  $(k+1)$ -volte tale polinomio diventa costante zero...). I casi differenti da prendere in esame (per  $n \rightarrow \infty$ ) sono:

- $-1/2 < \rho < 1/2$  (tolto il caso  $\rho = 0$ ): non appartiene a nessun  $\mathcal{W}^{q,2}(\Omega)$  l'errore decadrà più lentamente di  $\mathcal{O}(n^{-1})$ ;
- $\rho \in \mathbb{N}$ : sono polinomi, la maggior parte dell'errore decadrà in corrispondenza della serie troncata il cui  $n$ -esimo polinomio di Legendre ha grado pari al grado di  $f_\rho$  dopodichè, la nostra funzione è perfettamente rappresentata e l'errore è 0;
- $\rho > 1/2$  con  $\rho \in \mathbb{Q} \setminus \mathbb{N}$ : hanno esattamente  $\lfloor \rho + 1/2 \rfloor$  derivate deboli in  $\mathcal{L}^2$ , dunque stanno in  $\mathcal{W}^{q,2}(\Omega)$  con  $q = \lfloor \rho + 1/2 \rfloor$ , l'errore decadrà come  $\mathcal{O}(n^{-\lfloor \rho + 1/2 \rfloor})$ .

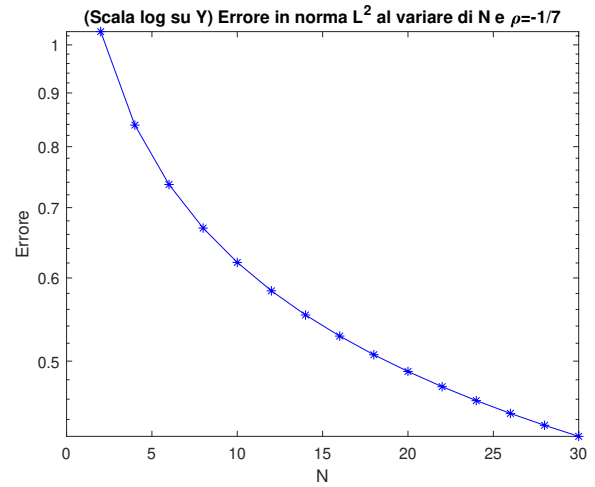
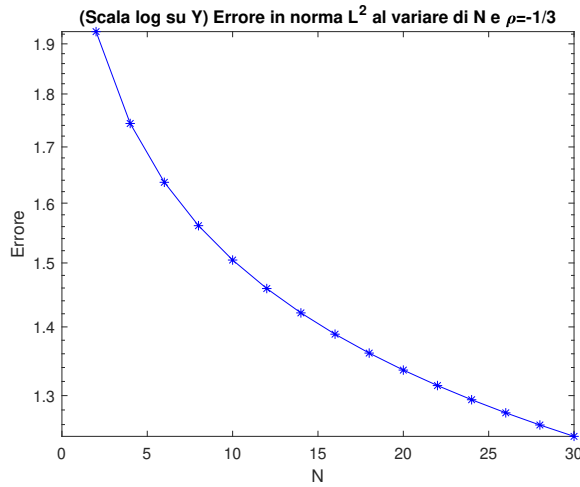
## Risultati dell'implementazione

La formula ( $\star\star$ ), sebbene desiderabile, non può essere implementata sul calcolatore (a causa del numero infinito di termini). Affinchè sia computabile, l'errore verrà valutato (con una formulazione equivalente) come la norma  $\mathcal{L}^2$  della differenza tra  $f_\rho$  e la sua approssimazione lineare a  $n$  termini, cioè:

$$\mathcal{E}_n(f) = \left( \int_{-1}^1 \left| f_\rho - \sum_{k=0}^{n-1} \langle f, b_k \rangle b_k \right|^2 \right)^{1/2}$$

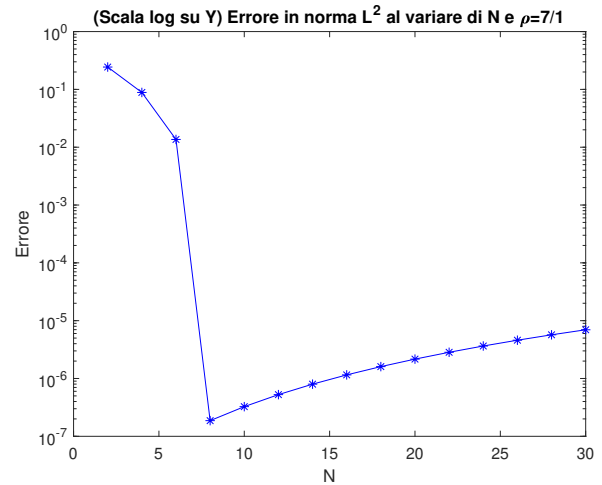
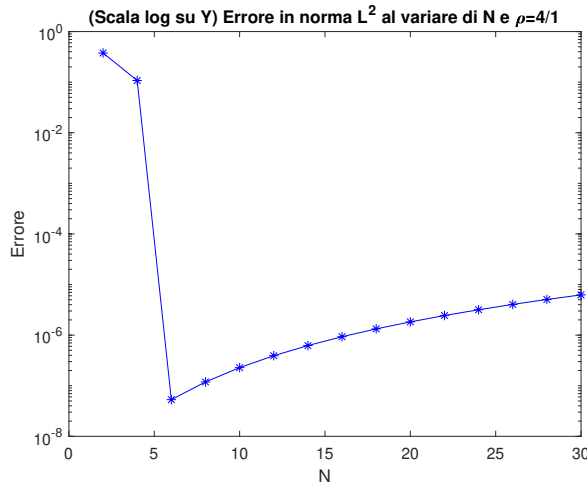
nella pratica tale quantità verrà calcolata sempre per quadratura mediante trapezi sulla griglia definita in precedenza. Abbiamo anche fatto attenzione che la *mesh* risulti sufficientemente fitta affinchè l'errore nella quadratura (quando possibile, cioè non nel caso  $\rho \in \mathbb{N}$ ) non "inquinare" l'errore dell'approssimazione. A seguire vi sono dei grafici degli errori, in scala logaritmica sulle ordinate, al variare di  $N$  per le casistiche viste nella parte teorica. Inoltre per il terzo caso ( $\rho > 0$  con  $\rho \in \mathbb{Q} \setminus \mathbb{N}$ ) vi è pure un confronto con la funzione  $cost \cdot N^{-\lfloor \rho + 1/2 \rfloor}$  dove la costante è stata stimata con il rapporto tra errore per  $N_{\text{finale}}$  e la stessa quantità elevata alla  $(-\lfloor \rho + 1/2 \rfloor)$ . Hanno tutti rispettato le nostre previsioni teoriche.

**Caso 1:**  $-1/2 < \rho < 1/2$



Andando a vedere L'EOC calcolato si vede che è sempre molto minore di 1, dunque la convergenza è effettivamente più lenta di  $\mathcal{O}(n^{-1})$ .

**Caso 2:**  $\rho \in \mathbb{N}$



Si vede che il risultato migliore ce l'abbiamo nel caso in cui ci fermiamo al termine  $n$ -esimo di grado pari al grado di  $f_\rho$  dopodichè l'errore tende ad aumentare (la colpa è l'*underflow* dei coefficienti e dei limiti dell'integrazione con i trapezi), in realtà è un problema facilmente risolvibile mettendo come condizione che se  $\rho \in \mathbb{N}$  i coefficienti  $f_k$  per  $k > \deg(f_\rho)$  devono essere 0.

**Caso 3:**  $\rho > 0$  con  $\rho \in \mathbb{Q} \setminus \mathbb{N}$

