

**Teorema** (Stone–Weierstrass). *Sia  $X$  uno spazio metrico compatto, e sia  $\mathcal{F} \subseteq C(X, \mathbb{R})$  una algebra (cioè una famiglia chiusa per somma, prodotto per scalare e prodotto), che separi i punti, e che approssimi le funzioni costanti (dotando  $C(X, \mathbb{R})$  della norma del sup). Allora  $\mathcal{F}$  è densa, ossia  $\overline{\mathcal{F}} = C(X, \mathbb{R})$ .*

Per dimostrare il teorema, possiamo intanto notare che sia sufficiente che la famiglia  $\overline{\mathcal{F}}$  sia chiusa per massimo e minimo. Abbiamo cioè il primo risultato intermedio.

**Lemma 1.** *Nelle ipotesi del teorema, supponiamo che per ogni  $f, g \in \mathcal{F}$  si abbia  $f \wedge g \in \overline{\mathcal{F}}$  e  $f \vee g \in \overline{\mathcal{F}}$ . Allora vale la tesi del teorema.*

*Dimostrazione.* Sia  $\varphi \in C(X, \mathbb{R})$  una generica funzione. Per ogni coppia di punti  $z \neq w \in X$ , prendiamo  $f \in \mathcal{F}$  tale che  $f(z) \neq f(w)$ . Visto che  $\mathcal{F}$  è chiusa per somma e prodotto, definendo

$$f_{zw}(x) = \varphi(z) + \frac{f(x) - f(z)}{f(w) - f(z)} (\varphi(w) - \varphi(z))$$

si ha una funzione  $f_{zw} \in \mathcal{F}$  che coincide con  $\varphi$  in  $z$  ed in  $w$ . Sia ora  $\varepsilon > 0$ ; per continuità, l'insieme

$$A(z, w) = \{x \in X : f_{zw}(x) > \varphi(x) - \varepsilon\}$$

è un aperto che contiene sia  $z$  che  $w$ . Lasciamo adesso  $z$  fissato e facciamo variare  $w$ : gli aperti  $A(z, w)$  al variare di  $w \in X \setminus \{z\}$  sono una famiglia di aperti che ricopre  $X$ , visto che  $z$  è contenuto in ogni  $A(z, w)$  e che ogni  $A(z, w)$  contiene  $w$ . Per compattezza di  $X$ , troviamo un numero finito di elementi  $w_1, w_2, \dots, w_K$  tali che l'unione degli  $A(z, w_i)$  per  $i \in \{1, 2, \dots, K\}$  sia l'intero  $X$ . Per ipotesi, se definiamo

$$g_z = \max \left\{ f_{zw_i}, i \in \{1, 2, \dots, K\} \right\}$$

abbiamo quindi  $g_z \in \overline{\mathcal{F}}$  (si osservi che banalmente si avrà  $f \wedge g \in \overline{\mathcal{F}}$  e  $f \vee g \in \overline{\mathcal{F}}$  anche se  $f, g \in \overline{\mathcal{F}}$ , visto che è vero se  $f, g \in \mathcal{F}$ ). Inoltre, per costruzione si ottiene subito che  $g_z(z) = \varphi(z)$  e che  $g_z > \varphi - \varepsilon$ . Definiamo allora

$$B(z) = \{x \in X : g_z(x) < \varphi(x) + \varepsilon\};$$

anche  $B(z)$  è un aperto e contiene  $z$ . Di nuovo per compattezza, troviamo un numero finito di elementi  $z_1, z_2, \dots, z_H$  tali che gli aperti  $B(z_j)$  con  $j \in \{1, 2, \dots, H\}$  ricoprono  $X$ . Definiamo finalmente

$$h = \min \left\{ g_{z_j}, j \in \{1, 2, \dots, H\} \right\},$$

e si ha che  $h \in \overline{\mathcal{F}}$  e che  $\varphi - \varepsilon < h < \varphi + \varepsilon$ . Abbiamo quindi mostrato la tesi.  $\square$

Per dimostrare il Teorema di Stone–Weierstrass dobbiamo quindi far solo vedere che una famiglia che rispetta le ipotesi del teorema è chiusa per massimo e minimo. Visto che

$$f \wedge g = \frac{f + g - |f - g|}{2}, \quad f \vee g = \frac{f + g + |f - g|}{2},$$

si deve in effetti solo far vedere che la famiglia sia chiusa per passaggio al modulo, ossia che se  $f \in \mathcal{F}$  allora  $|f| \in \overline{\mathcal{F}}$ . In realtà, viene più comodo dimostrare che sia contenuta in  $\overline{\mathcal{F}}$  ogni funzione del tipo  $\sqrt{f}$  per  $0 \leq f \in \mathcal{F}$ . Si ha cioè il

**Lemma 2.** *Nelle ipotesi del teorema, supponiamo che per ogni  $0 \leq f \in \mathcal{F}$  si abbia  $\sqrt{f} \in \overline{\mathcal{F}}$ . Allora vale le tesi del teorema.*

*Dimostrazione.* Per ogni  $f \in \mathcal{F}$ , si ha  $f^2 \in \mathcal{F}$ , e allora  $\sqrt{f^2} \in \overline{\mathcal{F}}$ , ossia  $|f| \in \overline{\mathcal{F}}$ . Se i moduli di funzioni di  $\mathcal{F}$  sono in  $\overline{\mathcal{F}}$ , allora come osservato sopra il massimo ed il minimo di funzioni in  $\mathcal{F}$  stanno in  $\overline{\mathcal{F}}$ , e quindi per il Lemma 1 si conclude.  $\square$

Per dimostrare che le radici di funzioni positive di  $\mathcal{F}$  stanno in  $\overline{\mathcal{F}}$ , basta mostrare che si riesce ad approssimare con dei polinomi la funzione  $\sqrt{t}$  (in realtà approssimeremo la funzione  $\sqrt{1-t}$  per semplificare i conti). Più precisamente, enunciamo il seguente fatto.

**Lemma 3.** *Esiste una successione  $\{\alpha_n\}_{n \in \mathbb{N}} \subseteq \mathbb{R}$  tale che la serie  $\sum_{n \in \mathbb{N}} \alpha_n t^n$  converge uniformemente a  $\sqrt{1-t}$  su  $[0, 1]$ .*

Prima di dimostrare questo risultato, osserviamo che da esso si potrà mostrare il teorema di Stone–Weierstrass.

*Dimostrazione (del Teorema di Stone–Weierstrass).* Grazie al Lemma 2, è sufficiente prendere una funzione positiva  $f \in \overline{\mathcal{F}}$  e mostrare che  $\sqrt{f} \in \overline{\mathcal{F}}$ . Visto che  $f$  è una funzione continua definita su un compatto, ha un massimo ed un minimo; dal momento che  $\overline{\mathcal{F}}$  è chiusa per prodotti per numeri scalari, possiamo supporre che  $0 \leq f \leq 1$ . Se infatti mostriamo che  $\sqrt{f} \in \overline{\mathcal{F}}$  per ogni  $0 \leq f \leq 1 \in \overline{\mathcal{F}}$ , allora presa una  $0 \leq f \in \overline{\mathcal{F}}$  qualsiasi e detto  $K = \max\{f(x), x \in X\}$ , si ha che  $0 \leq f/K \leq 1$  e che  $f/K \in \overline{\mathcal{F}}$ , per cui  $\sqrt{f/K} \in \overline{\mathcal{F}}$ , e dunque sta in  $\overline{\mathcal{F}}$  anche  $\sqrt{K} \cdot \sqrt{f/K} = \sqrt{f}$ . Definiamo adesso

$$f_k = \sum_{n=1}^k \alpha_n (1-f)^n,$$

dove i coefficienti  $\alpha_n$  sono dati dal Lemma 3. Si tratta di una funzione che sta in  $\overline{\mathcal{F}}$ , visto che  $\overline{\mathcal{F}}$  è un'algebra che contiene le funzioni costanti, e d'altra parte per ogni  $x \in X$  si ha

$$f_k(x) - \sqrt{f(x)} = \sum_{n=1}^k \alpha_n (1-f(x))^n - \sqrt{f(x)} \leq \max_{t \in [0,1]} \sum_{n=1}^k \alpha_n t^n - \sqrt{1-t},$$

e quest'ultimo massimo tende a 0 per  $k \rightarrow +\infty$  visto che la serie di potenze converge uniformemente a  $\sqrt{1-t}$ . In altre parole, la successione  $\{f_k\}$  converge uniformemente a  $\sqrt{f}$ , e dunque si conclude che  $\sqrt{f} \in \overline{\mathcal{F}}$ . Come notato sopra, per il Lemma 2 questo conclude la dimostrazione.  $\square$

A questo punto si deve quindi solo dimostrare il Lemma 3 per finire davvero tutta la dimostrazione.

*Dimostrazione (del Lemma 3).* La funzione  $\varphi(t) = \sqrt{1-t}$  è continua su  $(-\infty, 1]$ , ed è derivabile infinite volte su  $(-\infty, 1)$ . Possiamo quindi scrivere lo sviluppo di Taylor centrato in 0, sfruttando il fatto che, come mostra una banale induzione, per ogni  $n \geq 2$  si ha

$$\varphi^{(n)}(t) = -\frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-3)}{2^n} (1-t)^{-\frac{2n-1}{2}}. \quad (1)$$

Ma allora, per ogni  $t \in [0, 1]$ , per un qualsiasi  $k \gg 1$  si ha l'uguaglianza

$$\varphi(t) = 1 + \sum_{n=1}^k \frac{t^n}{n!} \varphi^{(n)}(0) + \frac{t^{k+1}}{(k+1)!} \varphi^{(k+1)}(\xi)$$

per un qualche  $\xi \in (0, t)$ . Definiamo allora, anche ricordando (1),

$$\alpha_0 = 1, \quad \alpha_1 = -\frac{1}{2}, \quad \alpha_n = \frac{1}{n!} \varphi^{(n)}(0) = -\frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-3)}{2^n n!} \quad \forall n \geq 2,$$

così che

$$\sqrt{1-t} = \varphi(t) = \sum_{n=0}^k \alpha_n t^n + \alpha_{k+1} t^{k+1} (1-\xi)^{-\frac{2k+1}{2}}. \quad (2)$$

Osserviamo adesso che

$$|\alpha_n| = \frac{\prod_{j=1}^{n-1} 2j-1}{\prod_{j=1}^n 2j} \leq \frac{1}{2n}.$$

Se  $t \in [0, 1/2]$ , allora, si ha che anche  $0 \leq \xi \leq t \leq 1/2$ , e quindi

$$|\alpha_{k+1}| t^{k+1} (1-\xi)^{-\frac{2k+1}{2}} \leq |\alpha_{k+1}| 2^{-1/2} \leq \frac{1}{2(k+1)}.$$

Di conseguenza, per la (2) deduciamo che la serie  $\sum \alpha_n t^n$  converge uniformemente a  $\sqrt{1-t}$  per  $t \in [0, 1/2]$ . Si deve far vedere che la stessa convergenza uniforme vale in effetti in tutto  $[0, 1]$ , il che richiede un minimo di attenzione in più. Innanzitutto, possiamo notare che grazie al fatto che  $|\alpha_n| \leq 1/(2n)$  allora di sicuro la serie  $\sum \alpha_n t^n$  ha raggio di convergenza almeno 1, e quindi converge puntualmente su  $[0, 1)$  e uniformemente su  $[0, 1-\varepsilon]$  per un qualunque  $\varepsilon > 0$ . Inoltre, dalla definizione di  $\alpha_n$  e con una banale induzione si può notare che in effetti

$$|\alpha_n| \leq \frac{1}{n^{3/2}},$$

e quindi la serie  $\alpha_n t^n$  converge puntualmente anche per  $t = 1$ . Esiste dunque una funzione  $g : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  con la proprietà che

$$\sum_{n \in \mathbb{N}} \alpha_n t^n = g(t) \quad \forall t \in [0, 1].$$

Per concludere, dobbiamo far vedere che la convergenza è uniforme e che  $g(t) = \sqrt{1-t}$ , cosa che per il momento sappiamo solo se  $t \in [0, 1/2]$ . Il fatto che la convergenza sia uniforme (che tra l'altro assicura che  $g$  è continua) è immediato visto che per ogni  $0 \leq t \leq 1$  si ha

$$\sum_{n>k} |\alpha_n| t^n \leq \sum_{n>k} |\alpha_n| 1^n,$$

e quindi la convergenza puntuale in  $t = 1$  assicura la convergenza uniforme su tutto  $[0, 1]$ .

Mostriamo adesso che  $g$  coincide con  $\sqrt{1-t}$  non solo su  $[0, 1/2]$ , ma in effetti su tutto  $[0, 1]$ . Per fare questo, osserviamo che ogni funzione  $\alpha_n t^n$  è di classe  $C^1$ , e la sua derivata è  $n\alpha_n t^{n-1}$ . Si ha quindi che

$$g'(t) = \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} \alpha_n t^n \right)' = \sum_{n \in \mathbb{N}} n \alpha_n t^{n-1}$$

dovunque l'ultima serie converge uniformemente, cioè sicuramente in ogni intervallo  $[0, 1 - \varepsilon]$  con un qualunque  $\varepsilon > 0$ . Vorremmo che fosse  $g(t) = \sqrt{1-t}$ , e quindi dovrebbe essere  $2(1-t)g'(t) = -g(t)$ . D'altra parte, su  $[0, 1 - \varepsilon]$  si ha

$$2(1-t)g'(t) = 2(1-t) \sum_{n \in \mathbb{N}} n\alpha_n t^{n-1} = \sum_{n \in \mathbb{N}} 2n\alpha_n t^{n-1} - 2n\alpha_n t^n = \sum_{n \in \mathbb{N}} 2((n+1)\alpha_{n+1} - n\alpha_n)t^n.$$

Dobbiamo allora controllare che questa serie coincida con la serie  $-\sum \alpha_n t^n$ , ovvero che per ogni  $n$  sia

$$2(n\alpha_n - (n+1)\alpha_{n+1}) = \alpha_n. \quad (3)$$

Se questo è vero, allora  $g$  è una funzione che in 0 vale 1 e che verifica l'equazione  $2(1-t)g'(t) + g(t) = 0$ , e l'unica soluzione di tale equazione è proprio  $g(t) = \sqrt{1-t}$ . E infine, la verifica di (3) è banale, e in realtà non c'è nemmeno bisogno di effettuarla, perché se fosse falsa allora la funzione  $g(t)$  non potrebbe coincidere con  $\sqrt{1-t}$  nemmeno in  $[0, 1/2]$ .  $\square$