

Corso: Algebra IV I1 / Costruzioni con righe e compasso / Criterio per la costruibilità

1 Lemmi preliminari

Considereremo sottocampi $F \subseteq \mathbb{C}$ tali che

1. F contiene l'unità immaginaria, cioè $i \in F$;
2. F è chiuso rispetto al coniugio, cioè se $z \in F$, anche $\bar{z} \in F$.

Lemma 5.1

Sia $F \subseteq \mathbb{C}$ un campo che soddisfa le proprietà 1 e 2. Siano $z_1 = x_1 + iy_1$ e $z_2 = x_2 + iy_2$ due elementi di F , allora

1. $x_1, x_2, y_1, y_2 \in F$;
2. se $y = \alpha x + \beta$ è l'equazione della retta che passa per (x_1, y_1) e (x_2, y_2) , allora $\alpha, \beta \in F$.
3. se $(x - x_1)^2 + (y - y_1)^2 = r^2$ è l'equazione della circonferenza di centro (x_1, y_1) e passante per il punto di coordinate (x_2, y_2) , allora $r^2 \in F$.

Dimostrazione

1. $z_1 \in F$, e siccome F è chiuso per coniugio, anche $\bar{z}_1 = x_1 - iy_1 \in F$, allora siccome F è chiuso rispetto alla somma e alla differenza, si ha $z_1 + \bar{z}_1 = 2x_1 \in F$, e $z_1 - \bar{z}_1 = 2iy_1 \in F$. Di conseguenza, siccome $i \in F$ e $2 \in F$, anche $x_1, y_1 \in F$, e lo stesso vale per x_2, y_2 .
2. Se $y = \alpha x + \beta$ è la retta che passa per (x_1, y_1) e (x_2, y_2) , segue che $y_1 = \alpha x_1 + \beta$ e $y_2 = \alpha x_2 + \beta$, allora, facendo la differenza tra queste due condizioni, si ha

$$y_1 - y_2 = \alpha(x_1 - x_2)$$

$$\longrightarrow \alpha = \frac{y_1 - y_2}{x_1 - x_2}$$

quindi $\alpha \in F$, perché è espressa come somma e differenza e prodotto di elementi che per il punto 1 stanno in F . Di conseguenza, siccome per la prima equazione $\beta = y_1 - \alpha x_1$ si ha anche $\beta \in F$.



3. Se $(x-x_1)^2+(y-y_1)^2 = r^2$ è l'equazione della circonferenza di centro (x_1, y_1) e passante per (x_2, y_2) , sostituendo le coordinate di (x_2, y_2) nell'equazione segue che

$$r^2 = (x_1 - y_1)^2 + (x_2 - y_2)^2$$

cioè $r^2 \in F$.

Lemma 5.2

Sia $F \subseteq \mathbb{C}$ un campo che soddisfa le proprietà 1 e 2. Sia $z = u + iv \in \mathbb{C}$, dove (u, v) si ottiene come intersezione di

1. due rette definite a partire da punti in F ,
2. retta e circonferenza definite a partire da punti in F ,
3. due circonferenze definite a partire da punti di F .

Allora $|F(z) : F| \leq 2$.

Dimostrazione

Distinguiamo i tre casi:

1. (u, v) è **punto di intersezione di due rette**, $y = \alpha_1 x + \beta_1$ e $y = \alpha_2 x + \beta_2$. Per il lemma precedente $\alpha_1, \alpha_2, \beta_1, \beta_2 \in F$, allora

$$\begin{cases} v = \alpha_1 u + \beta_1 \\ v = \alpha_2 u + \beta_2 \end{cases}$$

e, sottraendo tra loro le due equazioni, ottengo

$$(\alpha_1 - \alpha_2)u = \beta_1 - \beta_2, \longrightarrow u = \frac{\beta_1 - \beta_2}{\alpha_1 - \alpha_2}$$

cioè $u \in F$. Per la prima equazione anche $v \in F$. Siccome F contiene l'unità immaginaria, $z \in F$ e quindi $F(z) = F$ e l'estensione ha grado 1.

2. (u, v) è **punto d'intersezione tra la retta di equazione $y = \alpha x + \beta$ e la circonferenza di equazione $(x-a)^2 + (y-b)^2 = r^2$** . Allora $\alpha, \beta, a, b, r^2 \in F$ per il lemma precedente. Sostituendo le coordinate di (u, v) nelle due equazioni ottengo

$$\begin{cases} v = \alpha u + \beta \\ (u - a)^2 + (v - b)^2 = r^2 \end{cases}$$

e sostituendo la prima equazione nella seconda ottengo

$$(u - a)^2 + (\alpha u + \beta - b)^2 = r^2$$

Quest'equazione è di secondo grado e ha coefficienti in F . Allora $|F(u) : F| \leq 2$. Inoltre $v = \alpha u + \beta, \longrightarrow v \in F(u)$, si ha che $i \in F$, quindi $z = u + iv \in F(u)$, quindi $|F(z) : F| \leq 2$.



3. (u, v) si ottiene come punto di intersezione di due circonferenze,

$$\mathcal{C}_1 : x^2 + y^2 + ax + by + c = 0$$

$$\mathcal{C}_2 : x^2 + y^2 + \alpha x + \beta y + \gamma = 0$$

Allora (u, v) soddisfa l'equazione ottenuta sottraendo \mathcal{C}_1 a \mathcal{C}_2 , cioè

$$(a - \alpha)x + (b - \beta)y + c - \gamma = 0$$

che è l'equazione di una retta, e quindi ci si riconduce al caso 2.

2 Condizione necessaria e sufficiente per la costruibilità

Teorema 5.2

Un numero complesso $z \in \mathbb{C}$ è costruibile se e solo se esiste una catena di campi della forma $\mathbb{Q} = K_0 \subseteq K_1 \subseteq \dots \subseteq K_r$, dove $z \in K_r$, e $|K_{i+1} : K_i| \leq 2$.

Dimostrazione

1 \longrightarrow 2 : Supponiamo che z sia costruibile, allora esiste una successione

$$0, 1, z_1 = i, z_2, \dots, z_s = z$$

dove gli z_i sono numeri complessi tali che z_{i+1} si ottiene come punto di intersezione di retta-retta, retta-circonferenza o circonferenza-circonferenza, definite a partire dagli elementi precedenti della successione, cioè a partire dai punti $0, 1, z_1, \dots, z_i$.

Definiamo

$$E_0 = F_0 := \mathbb{Q}$$

$$E_1 = F_1 := \mathbb{Q}(i).$$

Supponendo di aver definito E_i , definiamo

$$F_{i+1} = E_i(z_{i+1}); \quad E_{i+1} = F_{i+1}(\bar{z}_{i+1})$$

Supponiamo di aver dimostrato che E_i contenga l'unità immaginaria e sia chiuso per coniugio. Allora vogliamo provare che

1. $|F_{i+1} : E_i| \leq 2$
2. $|E_{i+1} : F_{i+1}| \leq 2$
3. anche E_{i+1} soddisfa le proprietà 1 e 2.

L'affermazione I) è vera perché E_i e z_{i+1} soddisfano le ipotesi del lemma 2. L'unità immaginaria i è contenuta in ogni E_j . Per dimostrare le affermazioni I) e II) distinguiamo due casi:



- $Z_{i+1} \in E_i$, e quindi $F_{i+1} = E_i(z_{i+1}) = E_i$. Per ipotesi, E_i è chiuso per coniugio, quindi $\bar{z}_{i+1} \in E_i$, segue anche che $E_{i+1} = E_i$; per quest'ultimo fatto, ovviamente si ha $|E_{i+1} : F_{i+1}| = 1 \leq 2$ e E_{i+1} soddisfa le proprietà 1 e 2, e valgono quindi le affermazioni II) e III).
- Z_{I+1} HA GRADO 2 SU E_I , segue che z_{i+1} ha un polinomio minimo della forma $x^2 + \alpha x + \beta \in E_i[x]$, cioè z_{i+1} risolve l'equazione $z^2 + \alpha z + \beta = 0$. Passando ai coniugati, segue che \bar{z}_{i+1} è radice del polinomio $z^2 + \bar{\alpha}z + \bar{\beta}$ a coefficienti in $E_i[x]$, e quindi anche in $F_{i+1}[x]$. Allora rimane vero che $|E_{i+1} : F_{i+1}| \leq 2$, perché $E_{i+1} = F_{i+1}(\bar{z}_{i+1})$, e vale l'affermazione II).

La chiusura per coniugio di E_{i+1} segue dal fatto che

$$E_{i+1} = F_{i+1}(\bar{z}_{i+1}) = E_i(z_{i+1}, \bar{z}_{i+1})$$

quindi, un generico elemento di E_{i+1} è della forma

$$(\alpha + \beta z_{i+1}) + (\gamma + \delta z_{i+1})\bar{z}_{i+1}, \quad \alpha, \beta, \delta, \gamma \in E_i$$

e quindi anche il coniugato di questo elemento sta ancora in E_{i+1} ($\bar{\alpha}, \bar{\beta}, \bar{\delta}, \bar{\gamma}$ stanno ancora in E_i perché E_i è chiuso rispetto al coniugio).

Provando le affermazioni I), II), e III) abbiamo costruito una catena di estensioni

$$E_0 = F_0 = \mathbb{Q} \subseteq E_1 = F_1 = \mathbb{Q}(i) \subseteq F_2 \subseteq E_2 \subseteq F_3 \subseteq E_3 \subseteq \dots \subseteq F_t \subseteq E_t$$

come nell'enunciato.

2 \longrightarrow 1 : viceversa, dobbiamo dimostrare che se esiste una catena di campi

$$\mathbb{Q} = K_0 \subseteq K_1 \subseteq \dots \subseteq K_r$$

dove $z \in K_r$ e $|K_{i+1} : K_i| \leq 2$ allora z è costruibile.

Basta dimostrare il seguente fatto: **se F è un sottocampo di \mathbb{C} , tutti gli elementi di F sono costruibili ed esiste E tale che $|E : F| = 2$, allora tutti gli elementi di E sono costruibili.** Vogliamo quindi mostrare che ogni $\alpha \in E \setminus F$ è costruibile. Siccome $|E : F| = 2$, dato $\alpha \in E \setminus F$, segue che $F(\alpha) = E$, e α sarà lo zero di un polinomio della forma $x^2 + bx + c$ a coefficienti in F . Posto $\Delta = b^2 - 4c$, si ha $\delta \in F$ e $\alpha = \frac{-b \pm \sqrt{\delta}}{2}$, e α è costruibile se $\sqrt{\delta}$ è costruibile, quindi non è restrittivo supporre che $\alpha^2 \in F$. Pongo $\alpha^2 = a$, e **mostriamo che \sqrt{a} è costruibile.** Distinguiamo due casi:

CASO 1: $A \in \mathbb{R}, A > 0$. Allora \sqrt{a} è costruibile con le seguenti operazioni:

- traccio la circonferenza \mathcal{C} con centro in $((a+1)/2, 0)$ passante per $(0, 0)$;
- costruisco la retta \mathcal{R} passante per $(1, 0)$ e parallela all'asse delle y (per fissare le idee suppongo che $(a+1)/2 > 1$).
- chiamo P il punto di intersezione tra \mathcal{C} ed \mathcal{R} di ascissa positiva, e ne determino le coordinate.



\mathcal{C} ha equazione

$$(x - (a + 1)/2)^2 + y^2 = ((a + 1)/2)^2$$

e ponendo $r = (a + 1)/2$:

$$\begin{aligned}(x - r)^2 + y^2 &= r^2 \\ x^2 + r^2 - 2rx + y^2 &= r^2\end{aligned}$$

e il punto di intersezione tra \mathcal{C} e la retta $\mathcal{R} : x = 1$ ottengo

$$y^2 = 2r - 1, \longrightarrow y^+ = \sqrt{2r - 1} = \sqrt{2(a + 1)/2 - 1} = \sqrt{a}$$

P ha coordinate $(1, \sqrt{a})$.

- costruisco la retta \mathcal{L} passante per P e parallela all'asse x .
- il punto di intersezione tra \mathcal{L} e l'asse y ha coordinate $(0, \sqrt{a})$.

CASO 2: $A \in \mathbb{C}$, cioè $a = re^{i\theta} = r(\cos \theta + i \sin \theta)$. \sqrt{a} è costruibile con le seguenti operazioni:

- considero la circonferenza \mathcal{C} centrata nell'origine e passante per $P = (r \cos \theta, r \sin \theta)$ (posso farlo perché per ipotesi $a \in F$).
- chiamo Q il punto di intersezione tra \mathcal{C} e l'asse x , cioè $Q = (r, 0)$.
- chiamo \mathcal{R} la retta passante per Q e P .
- Traccio la retta \mathcal{L} ortogonale a \mathcal{R} passante per il punto medio tra P e Q .
- ho individuato il punto T intersezione di \mathcal{C} ed \mathcal{L} , che ha coordinate $(r \cos(\theta/2), r \sin(\theta/2))$ cioè $re^{i\theta/2}$ e' costruibile.

Osservo che $\sqrt{a} = \sqrt{r}e^{i\theta/2}$, e siccome abbiamo appena mostrato che $b = re^{i\theta/2}$ è costruibile, allora possiamo costruire $a = 1/\sqrt{r} * b$ dove \sqrt{r} è costruibile per il caso 1.

Corollario 5.2

Sia $z \in \mathbb{C}$, se z è costruibile allora $|\mathbb{Q}(z) : \mathbb{Q}| = 2^n$ con $n \geq 0$.

Dimostrazione

Se z è costruibile, esiste un campo $K_r \supseteq \mathbb{Q}$ con $z \in K_r$ e $|K_r : \mathbb{Q}| = 2^s$. Siccome $K_r \supseteq \mathbb{Q}(z) \supseteq \mathbb{Q}$, $|\mathbb{Q}(z) : \mathbb{Q}| \mid 2^s$ e quindi è una potenza di 2.



3 Tre problemi classici

Discutiamo i seguenti problemi classici:

1. **QUADRATURA DEL CERCHIO: si vuole costruire con riga e compasso un quadrato di area pari a quella di un cerchio dato.** Assumiamo che il cerchio abbia raggio 1, allora per risolvere il problema bisognerebbe costruire con riga e compasso $\sqrt{\pi}$. Questo non è possibile perché $\sqrt{\pi}$ è trascendente su \mathbb{Q} , mentre per la proposizione precedente z è costruibile solo se $|\mathbb{Q}(z) : \mathbb{Q}| = 2^n$, $n \geq 0$.
2. **DUPLICAZIONE DEL CUBO: costruire con riga e compasso un cubo di volume doppio del volume di un cubo dato.** Assumiamo che il cubo dato abbia lato 1, allora bisognerebbe costruire con riga e compasso $\sqrt[3]{2}$, ma $\sqrt[3]{2}$ ha grado 3 su \mathbb{Q} , e quindi non è costruibile perché non soddisfa le ipotesi del corollario.
3. **TRISEZIONE DELL'ANGOLO DI $\pi/3$: costruire un angolo pari a un terzo di quello dato.** Posso costruire $\cos(\pi/3) + i \sin(\pi/3) = 1/2 + i\sqrt{3}/2$ con le seguenti operazioni: #*costruisco la circonferenza di centro l'origine e raggio 1; #*costruisco la retta \mathcal{R} passante per $(1/2, 0)$ e parallela all'asse y . #*il punto $(1/2, \sqrt{3}/2)$ è uno dei punti di intersezione tra \mathcal{C} e \mathcal{R} . Tuttavia non posso costruire $e^{i\pi/9}$, perché questa è una radice primitiva 18-esima dell'unità, il cui polinomio minimo ha grado $\varphi(18) = 6$, e non è una potenza di 2.

4 Costruzione di poligoni regolari

Teorema 5.3

Sia $p > 2$ un numero primo, allora il poligono regolare con p lati è costruibile se e solo se p è della forma $2^{2^s} + 1$, $s \in \mathbb{N}$.

Dimostrazione

Il poligono regolare con p lati è costruibile se e solo se è costruibile una radice primitiva p -esima dell'unità.

$1 \rightarrow 2$: per ipotesi, la radice primitiva $\omega = \cos(2\pi/p) + i \sin(2\pi/p) = e^{i2\pi/p}$ è costruibile, allora $|\mathbb{Q}(\omega) : \mathbb{Q}| = 2^m$, $m \in \mathbb{N}$ per il corollario. Inoltre ω ha come polinomio minimo $\phi_p(x)$ e $\text{gr}(\phi_p(x)) = \varphi(p) = p - 1$, quindi $|\mathbb{Q}(\omega) : \mathbb{Q}| = p - 1$. Eguagliando le due espressioni di $|\mathbb{Q}(\omega) : \mathbb{Q}|$ segue quindi che $p - 1 = 2^m$, cioè $p = 2^m + 1$. **Proviamo che $m = 2^s$.**

Se m non è una potenza di 2, potrò scrivere $m = k * l$ con k numero dispari. Il polinomio $x^k + 1$ ammette -1 come radice quindi

$$\begin{aligned} x^k + 1 &= (x + 1) * f(x), \quad f(x) \in \mathbb{Z}[x] \\ \rightarrow p = 2^m + 1 &= 2^{kl} + 1 = (2^l)^k + 1 = (2^l + 1) * f(2^l) \end{aligned}$$



ma questo contraddice il fatto che p sia primo. Rimane provato che m è una potenza di 2.

2 \rightarrow 1 : per ipotesi $p = 2^{2^s} + 1$, considero $\mathbb{Q}(\omega) \supseteq \mathbb{Q}$ con ω radice primitiva p -esima dell'unità. Il gruppo $\mathcal{G}(\mathbb{Q}(\omega)/\mathbb{Q})$ è abeliano di ordine 2^{2^s} (anzi ciclico perché p è primo). Allora esiste una catena di sottogruppi $G = G_0 \supseteq G_1 \supseteq G_2 \cdots \supseteq G_s = 1$, dove G_{i+1} è normale in G_i e $o(G_i/G_{i+1}) = 2$. Per il teorema della corrispondenza di Galois, considerando i campi intermedi $(G_i)'$, trovo una catena di campi $\mathbb{Q} = K_0 \subseteq K_1 \subseteq K_2 \subseteq \cdots \subseteq K_r = \mathbb{Q}(\omega)$ con $|K_{i+1} : K_i| = 2$, e questo significa che ω è costruibile per il teorema che fornisce un criterio per la costruibilità (il primo teorema della sezione).

Più in generale, se considero un poligono regolare con n lati, esso è costruibile se è costruibile una radice n -esima primitiva dell'unità ω , e ω ha grado $\varphi(n)$ sopra \mathbb{Q} . Ora ω è costruibile se e solo se $n = 2^k * p_1 * p_2 * \cdots * p_s$, dove $p_i \neq p_j$ per $i \neq j$ e $p_i = 2^{2^{s_i}} + 1$.



5 Fonti per testo e immagini; autori; licenze

5.1 Testo

- **Corso:Algebra IV II/Costruzioni con righe e compasso/Criterio per la costruibilità** *Fonte:* https://it.wikitollearn.org/Corso%3AAlgebra_IV_II/Costruzioni_con_righe_e_compasso/Criterio_per_la_costruibilit%C3%A0?oldid=48059 *Contributori:* Toma.luca95, Irene, ScimmiaSpaziale e Mmontrasio

5.2 Immagini

5.3 Licenza dell'opera

- [Project:Copyright Creative Commons Attribution Share Alike 3.0 & GNU FDL]
- [Creative Commons Attribution-Share Alike 3.0](#)

