

# ZERI DI POLINOMI

## Polinomi

Un polinomio a coefficienti complessi è una successione finita  $f = (a_0, \dots, a_n)$  di numeri complessi tale che:

- (1)  $n$  è un numero naturale.
- (2) Se  $n \geq 1$ , allora  $a_n \neq 0$ .

Con un'indeterminata  $x$  si scrive allora anche

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$$

Il grado di  $f$  è definito così:

- (a) Se  $n \geq 1$ , allora il grado di  $f$  è  $n$ .
- (b) Se  $n = 0$  ed  $a_n \neq 0$ , il grado di  $f$  è  $0$ .
- (c) Se  $n = 0$  ed  $a_n = 0$ , il grado di  $f$  è  $-\infty$ .

I polinomi di grado  $\leq 0$  si dicono *costanti*.

L'addizione e la moltiplicazione di polinomi sono definiti come se  $x$  fosse un numero. Ad esempio

$$\begin{aligned} (3 + 5x + 6x^2)(2 + 3x + x^4) \\ = 6 + 9x + 3x^4 + 10x + 15x^2 + 5x^5 + 12x^2 + 18x^3 + 6x^6 \\ = 6 + 19x + 27x^2 + 18x^3 + 3x^4 + 5x^5 + 6x^6 \end{aligned}$$

Si può anche usare questo schema:

	2	3	0	0	1
3	6	9	0	0	3
5	10	15	0	0	5
6	12	18	0	0	6

I coefficienti del prodotto sono le somme delle diagonali del rettangolo interno.

Il grado è definito in modo tale che il grado di  $fg$  sia uguale alla somma dei gradi di  $f$  e  $g$ .

In particolare sono definiti prodotti della forma

$$(x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_n)$$

per  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{C}$ . Ad esempio

$$\begin{aligned} f &:= (x - 2)(x - 3)(x + 1) = (x - 2)(x^2 + x - 3x - 3) \\ &= (x - 2)(x^2 - 2x - 3) = x^3 - 2x^2 - 3x - 2x^2 + 4x + 6 \\ &= x^3 - 4x^2 + x + 6 \end{aligned}$$

È chiaro che qui  $f(2) = f(3) = f(-1) = 0$ .

Si usano le seguenti notazioni:

- $\mathbb{R}$  := insieme dei numeri reali.
- $\mathbb{C}$  := insieme dei numeri complessi.
- $\mathbb{R}[x]$  := insieme dei polinomi a coefficienti reali.
- $\mathbb{C}[x]$  := insieme dei polinomi a coefficienti complessi.

## Zeri di un polinomio

Per  $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \in \mathbb{C}[x]$  ed  $\alpha \in \mathbb{C}$  possiamo calcolare il numero  $f(\alpha)$  che si ottiene sostituendo  $x$  con  $\alpha$ :

$$f(\alpha) := a_0 + a_1\alpha + \dots + a_n\alpha^n$$

Uno zero (o una radice) di  $f$  è un numero complesso  $\alpha$  per il quale  $f(\alpha) = 0$ .

Vedremo adesso che ogni polinomio non costante possiede uno zero. Attenzione: Se  $f \in \mathbb{R}[x]$ , non è invece detto che  $f$  abbia radici reali! Ad esempio  $f = x^2 + 1$  non possiede radici reali.

Questa è stata proprio la ragione per l'introduzione dei numeri complessi: Infatti  $(x - i)(x + i) = x^2 + 1$ , quindi  $x^2 + 1$  possiede gli zeri  $i$  e  $-i$ . In algebra si dimostra (non è difficile) che questo polinomio non possiede altri zeri (prop. 1.1).

**Proposizione 1.1.** Sia  $f \in \mathbb{C}[x]$  di grado  $n$  ed  $f \neq 0$  (quindi  $n \geq 0$ ). Allora  $f$  non possiede più di  $n$  radici distinte.

Dimostrazione. Corso di Algebra.

**Nota 1.2 (schema di Ruffini).** Sia dato un polinomio

$$f = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_n$$

Per  $\alpha \in \mathbb{C}$  vogliamo calcolare  $f(\alpha)$ .

Sia ad esempio  $f = 3x^4 + 5x^3 + 6x^2 + 8x + 17$ . Poniamo

$$\begin{aligned} b_0 &= 3 \\ b_1 &= b_0\alpha + 5 = 3\alpha + 5 \\ b_2 &= b_1\alpha + 6 = 3\alpha^2 + 5\alpha + 6 \\ b_3 &= b_2\alpha + 8 = 3\alpha^3 + 5\alpha^2 + 6\alpha + 8 \\ b_4 &= b_3\alpha + 17 = 3\alpha^4 + 5\alpha^3 + 6\alpha^2 + 8\alpha + 17 \end{aligned}$$

e vediamo che  $b_4 = f(\alpha)$ . Lo stesso si può fare nel caso generale:

$$\begin{aligned} b_0 &= a_0 \\ b_1 &= b_0\alpha + a_1 \\ &\dots \\ b_k &= b_{k-1}\alpha + a_k \\ &\dots \\ b_n &= b_{n-1}\alpha + a_n \end{aligned}$$

con  $b_n = f(\alpha)$ , come dimostriamo adesso. Consideriamo il polinomio

$$g := b_0x^{n-1} + b_1x^{n-2} + \dots + b_{n-1}$$

Allora, usando che  $\alpha b_k = b_{k+1} - a_{k+1}$  per  $k = 0, \dots, n-1$ , abbiamo

$$\begin{aligned} \alpha g &= \alpha b_0x^{n-1} + \alpha b_1x^{n-2} + \dots + \alpha b_{n-1} \\ &= (b_1 - a_1)x^{n-1} + (b_2 - a_2)x^{n-2} + \dots \\ &\quad + (b_{n-1} - a_{n-1})x + b_n - a_n \\ &= (b_1x^{n-1} + b_2x^{n-2} + \dots + b_{n-1}x + b_n) \\ &\quad - (a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n) \\ &= x(g - b_0x^{n-1}) + b_n - (f - a_0x^n) \\ &= xg - b_0x^n + b_n - f + a_0x^n \\ &= xg + b_n - f \end{aligned}$$

quindi

$$f = (x - \alpha)g + b_n$$

e ciò implica  $f(\alpha) = b_n$ .

$b_0, \dots, b_{n-1}$  sono perciò i coefficienti del quoziente nella divisione con resto di  $f$  per  $x - \alpha$ , mentre  $b_n$  è il resto, uguale a  $f(\alpha)$ .

Questo algoritmo è detto *schema di Ruffini* ed è molto più veloce del calcolo separato delle potenze di  $\alpha$  (tranne nel caso che il polinomio consista di una sola o di pochissime potenze).

**Proposizione 1.3.** Siano  $f \in \mathbb{C}[x]$  ed  $\alpha \in \mathbb{C}$ . Allora  $f(\alpha) = 0$  se e solo se esiste un polinomio  $g \in \mathbb{C}[x]$  tale che  $f = (x - \alpha)g$ .

Se allora  $f \neq 0$  ed  $f$  è di grado  $n$ , allora  $f$  non è costante e  $g$  è univocamente determinato e di grado  $n - 1$ .

Dimostrazione. Ciò segue direttamente dallo schema di Ruffini.

Siano  $f \in \mathbb{C}[x]$  ed  $f \neq 0$  ed  $\alpha \in \mathbb{C}$ ,  $m$  un numero naturale.

Diciamo che  $\alpha$  è uno zero di molteplicità  $m$  di  $f$ , se  $f = (x - \alpha)^m g$  per qualche polinomio  $g$ , ma  $f$  non è della forma  $f = (x - \alpha)^{m+1} h$  per un polinomio  $h$ .

Quindi  $f(\alpha) = 0 \iff m \geq 1$ . La molteplicità  $m$  è univocamente determinata.

### Il teorema fondamentale dell'algebra

**Teorema 2.1 (teorema di Rouché).** *F ed h siano due polinomi a coefficienti complessi e C una circonferenza (cioè il bordo di un cerchio) nel piano tale che*

$$|F(z)| > |h(z)|$$

per ogni  $z \in C$ .

La disuguaglianza è quindi richiesta solo sul bordo del cerchio, non al suo interno. Allora i polinomi  $f := F + h$  ed  $F$  possiedono all'interno del cerchio lo stesso numero di radici, se queste vengono contate con le loro molteplicità.

In particolare: Se  $F$  possiede una radice all'interno del cerchio, allora anche  $f$  ne possiede una.

$f$  è considerata una perturbazione di  $F$  tramite  $h$ .

**Dimostrazione.** Corso di Analisi complessa.

**Teorema 2.2 (teorema fondamentale dell'algebra).** *Sia*

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \in \mathbb{C}[x]$$

di grado  $n \geq 1$  (cioè non costante).

Allora esiste  $\alpha \in \mathbb{C}$  tale che  $f(\alpha) = 0$ .

**Dimostrazione.** Usiamo il teorema di Rouché.

Consideriamo  $f$  come perturbazione di  $F := a_nx^n$  (ricordiamo che  $a_n \neq 0$ ) mediante  $h := a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1}$ .

Per ogni  $z \in \mathbb{C}$  si ha  $|F(z)| = |a_nz^n| = |a_n||z|^n$  ed è chiaro che per  $|z|$  sufficientemente grande  $F(z)$  domina tutte le potenze inferiori e anche  $h(z)$ ; perciò esiste certamente un raggio  $R > 0$  tale che per ogni  $z$  che appartiene alla circonferenza di raggio  $R$  (cioè tale che  $|z| = R$ ) si abbia  $|F(z)| > |h(z)|$ .

Per il teorema di Rouché il nostro polinomio  $f$  all'interno del cerchio  $|z| < R$  possiede lo stesso numero di radici come  $F$ . Ma  $F = a_nz^n$  in questo cerchio possiede la radice 0 di molteplicità  $n$ .

Perciò anche  $f$  possiede all'interno dello stesso cerchio  $n$  radici (non necessariamente distinte, così come non sono distinte le radici di  $F$ ) e quindi almeno una radice perché per ipotesi  $n \geq 1$ .

**Corollario 2.3.** *Sia  $f \in \mathbb{C}[x]$  di grado  $n \geq 1$ . Allora esistono numeri complessi  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  univocamente determinati (a parte l'ordine in cui sono elencati), tali che*

$$f = a_n(x - \alpha_1) \dots (x - \alpha_n)$$

dove  $a_n$  è il coefficiente di  $x^n$  in  $f$ . Inoltre:

- (1)  $f$  non possiede altre radici.
- (2) La molteplicità di  $\alpha_i$  è uguale al numero di volte che  $\alpha_i$  appare in questo prodotto.

**Dimostrazione.** Facile dal teorema 2.2 e dalla prop. 1.3.

### Il linguaggio di programmazione R

Il linguaggio di programmazione R possiede la funzione `polyroot` per il calcolo delle radici di un polinomio. I coefficienti devono essere elencati iniziando con il coefficiente più basso e vengono compresi mediante l'operatore di concatenazione `c`. Per

$$f = 3x^4 + 5x^3 - 2x^2 + 7x + 10$$

usiamo ad esempio

```
f=c(10,7,-2,5,3)
radici=polyroot(f)
for (alfa in radici) print(alfa)
```

ottenendo l'output

```
[1] 0.704353+1.084357i
[1] -0.9287587+0i
[1] 0.704353-1.084357i
[1] -2.146614+0i
```

Per l'installazione di R collegarsi a [cran.stat.unipd.it](http://cran.stat.unipd.it) e seguire *Windows*  $\rightarrow$  *base*.

Per appunti su R collegarsi a [felix.unife.it](http://felix.unife.it) e seguire *Studenti*  $\rightarrow$  *Corsi*  $\rightarrow$  *2009/10 Programmazione*.

### Localizzazione degli zeri

Un polinomio si dice *normato*, se è di grado  $n \geq 1$  e se il coefficiente di  $x^n$  è uguale ad 1.

**Attenzione:** Formuliamo tutte le seguenti proposizioni per polinomi normati. Se il polinomio dato non lo è, bisogna dividere tutti i coefficienti per il coefficiente della potenza più alta.

Nel seguito siano quindi sempre

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1} + x^n \quad \text{ed} \quad \alpha \in \mathbb{C}.$$

**Proposizione 2.4.** *Sia  $A := \max(a_0, \dots, a_{n-1})$ . Sia  $f(\alpha) = 0$ . Allora  $|\alpha| < 1 + A$ .*

**Dimostrazione.** Possiamo assumere che  $A \neq 0$  e che  $|\alpha| > 1$ , perché altrimenti l'enunciato è banale.

Da  $\alpha^n = -(a_0 + a_1\alpha + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1})$  usando la disuguaglianza triangolare si ottiene  $|\alpha^n| \leq A(1 + |\alpha| + \dots + |\alpha^{n-1}|)$ , cosicché per  $\rho := |\alpha|$  si ha  $\rho^n \leq A \frac{\rho^n - 1}{\rho - 1} < A \frac{\rho^n}{\rho - 1}$ , usando che  $A \neq 0$  e  $\rho > 1$ , per cui otteniamo  $1 < \frac{A}{\rho - 1}$  e  $\rho - 1 < A$  e quindi  $\rho < 1 + A$ .

**Proposizione 2.5.** *Sia  $E$  il massimo dei valori assoluti dei seguenti numeri:*

$$\begin{matrix} a_{n-1}a_{n-1} - a_{n-2} \\ a_{n-1}a_{n-2} - a_{n-3} \\ \dots \\ a_{n-1}a_1 - a_0 \\ a_{n-1}a_0 \end{matrix}$$

Sia  $f(\alpha) = 0$ . Allora  $|\alpha| \leq \frac{1 + \sqrt{1 + 4E}}{2}$ .

**Esercizio 2.6.** Applicare la prop. 2.5 al polinomio

$$f = 3x^4 + 5x^3 - 2x^2 + 7x + 10$$

e controllare il risultato con R; cfr. esempio 2.10.

Se i coefficienti di  $f$  sono reali, il numero dei cambi di segno nella successione  $(a_0, \dots, a_{n-1}, 1)$  si determina così: Si tolgono tutti gli zeri, poi si conta quante volte passando da un coefficiente a quello successivo cambia il segno. Denotiamo nel seguito questo numero con  $S$ .

**Proposizione 2.7 (regola di Descartes).** *Sia  $f \in \mathbb{R}[x]$ . Allora il numero (tenendo conto delle molteplicità) delle radici positive di  $f$  è uguale ad  $S$  oppure più piccolo di un multiplo di 2.*

**Corollario 2.8.** *I coefficienti  $a_0, \dots, a_{n-1}$  siano tutti  $\leq 0$ , ma non tutti uguali a 0.*

Allora  $f$  possiede esattamente una radice positiva; questa radice è semplice.

**Dimostrazione.** Infatti in questo caso  $S = 1$ . Per la regola di Descartes il numero delle radici positive deve essere uguale a uno dei numeri  $1, -1, -3, -5, \dots$  e quindi necessariamente uguale a 1.

**Proposizione 2.9 (Eneström/Keya).** *I coefficienti di  $f$  siano tutti positivi. Sia  $f(\alpha) = 0$ . Poniamo*

$$U := \min(a_0/a_1, a_1/a_2, \dots, a_{n-2}/a_{n-1}, a_{n-1})$$

$$V := \max(a_0/a_1, a_1/a_2, \dots, a_{n-2}/a_{n-1}, a_{n-1})$$

Allora  $U \leq |\alpha| \leq V$ .

**Esempio 2.10.** Sia  $f := 3 + 2x + 5x^2 + 4x^3 + 3x^4 + x^5$ . Allora

$$U = \min(3/2, 2/5, 5/4, 4/3, 3) = 0.4$$

$$V = \max(3/2, 2/5, 5/4, 4/3, 3) = 3$$

Per il teorema di Eneström/Keya ogni radice  $\alpha$  di  $f$  soddisfa la disuguaglianza  $0.4 \leq |\alpha| \leq 3$ . Infatti con

```
f=c(3,2,5,4,3,1)
for (x in polyroot(f)) print(abs(x))
```

in R otteniamo i valori assoluti

```
0.873403 1.349562 0.873403 1.349562 2.159266
```