# Unidad 1: Números Complejos y Polinomios Álgebra y Geometría Analítica

Iker M. Canut

4 de agosto de  $2020\,$ 

#### 1. Números Complejos

El conjunto de los números complejos es  $\mathbb{C} = \{z = a + bi : a, b \in \mathbb{R}\}$ , donde i es la **unidad imaginaria** que verifica  $i^2 = -1$ . Si  $z \in \mathbb{C}$ , z = a + bi es la **forma binómica** de z.

La parte real de z es a, Re z = a, y la parte imaginaria de z es b, Im z = b.  $z = w \iff Re \ z = Re \ w \land Im \ z = Im \ w.$ 

Sea z = a + bi y w = c + di, luego z + w = (a + c) + (b + d)i y también  $z \cdot w = (ac - bd) + (ad + bc)i$ 

La suma y el producto son asociativos y conmutativos, y vale la propiedad distributiva.

Sea  $z = a + bi \in \mathbb{C}$ , llamamos **conjugado** de z al complejo  $\overline{z} = a - bi$ . Y llamamos **módulo** de z al real  $|z| = \sqrt{a^2 + b^2}$ . Además,  $|z|^2 = z \cdot \overline{z}$  y también  $z^{-1} = \frac{\overline{z}}{|z|^2}$ . Luego,  $\frac{z}{w} = \frac{ac + bd}{c^2 + d^2} + \frac{bc - ad}{c^2 + d^2}i$ .

## 1.1. Propiedades

$$\overline{\overline{z}} = z$$

$$z + \overline{z} = 2 \cdot Re \ z$$

$$\bullet |z| = |\overline{z}|$$

$$\overline{z+w} = \overline{z} + \overline{w}$$

$$z - \overline{z} = 2 \cdot (Im \ z) \cdot i$$

$$|z| = |-z|$$

$$\overline{z \cdot w} = \overline{z} \cdot \overline{w}$$

$$z = 0 \iff |z| = 0$$

• Si 
$$z \neq 0$$
,  $|z^{-1}| = |z|^{-1}$ 

• Si 
$$z \neq 0$$
,  $\overline{z^{-1}} = (\overline{z})^{-1}$  •  $|z \cdot w| = |z| \cdot |w|$ 

$$|z \cdot w| = |z| \cdot |w|$$

• Si 
$$z \neq 0$$
,  $\left| \frac{z}{w} \right| = \frac{|z|}{|w|}$ 

#### 1.2. **Otras Formas**

La forma polar de  $z \in \mathbb{C}$  es  $z = |z|_{arq} z$ , donde arg z es el único real tal que:

• 
$$0 \le arg \ z \le 2\pi$$

$$\bullet \cos(arg\ z) = \frac{a}{|z|}$$

$$\bullet \sin(arg \ z) = \frac{b}{|z|}$$

La forma trigonométrica de  $z \in \mathbb{C}$  es  $z = |z|(\cos arg \ z + i \sin arg \ z)$ . Sea  $z = \rho(\cos \alpha + i \sin \alpha)$  y  $w = \tau(\cos \beta + i \sin \beta)$ ,  $z = w \iff (\rho = \tau) \land \alpha = \beta + 2k\pi$ ,  $k \in \mathbb{Z}$ .

**Teorema de Moivre**: Sean  $z, w \in \mathbb{C}, z \neq 0, w \neq 0, z = |z|(\cos \alpha + i \sin \alpha), w = |w|(\cos \beta + i \sin \beta)$ 

$$z \cdot w = |z||w|[\cos(\alpha + \beta) + i\sin(\alpha + \beta)]$$

• 
$$z^{-1} = |z|^{-1}[\cos(-\alpha) + i\sin(-\alpha)]$$

• 
$$\overline{z} = |z|[\cos(-\alpha) + i\sin(-\alpha)]$$

• 
$$z^n = |z|^n [\cos(n \cdot \alpha) + i \sin(n \cdot \alpha)], \text{ con } n \in \mathbb{N}$$

Si  $w \in \mathbb{C}, w \neq 0$ , una raiz n-ésima de w, con  $n \in \mathbb{N}$ , es un número z tal que  $z^n = w$ :

$$z = |z|^{\frac{1}{n}} \left[ \cos \frac{arg \ w + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{arg \ w + 2k\pi}{n} \right], \quad 0 \le k \le n - 1, k \in \mathbb{N}$$

La notación exponencial de z es  $z=|z|e^{i\alpha}$ . Se verifica que  $\overline{e^{i\alpha}}=e^{\overline{i\alpha}}=e^{-i\alpha}$  y que  $e^{i\alpha}\cdot e^{i\beta}=e^{i(\alpha+\beta)}$ 

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{|z|}e^{\frac{i(\theta + 2k\pi)}{n}}$$

2

#### 2. **Polinomios**

Sea  $\mathbb K$  el conjunto de reales  $\mathbb R$  o de complejos  $\mathbb C$ , un polinomio con coeficientes en  $\mathbb K$  es una expresión:

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = \sum_{k=0}^n a_k x^k, \quad \text{con } a_k \in \mathbb{K}, \ 0 \le k \le n, \ n \in \mathbb{N}$$
 (1)

Denotamos por  $\mathbb{K}[x]$  al conjunto de todos los polinomios con coeficientes en  $\mathbb{K}$ . Cada término de a forma  $a_k x^k$  se denomina **monomio** y k es el **grado** de dicho monomio. Cada  $a_k$  es un **coeficien**te. Un polinomio dado por (1), con  $a_n \neq 0$ , tiene **grado** n. El polinomio **nulo**, P(x) = 0 no tiene grado.

Dados  $P(x) = a_n x^n + ... + a_1 x + a_0 y Q(x) = b_m x^m + ... + b_1 x + b_0$ , con  $a_n \neq 0$  y  $b_m \neq 0$ .

- Dos polinomios son **iguales**, es decir,  $P=Q\iff \left\{ \begin{array}{l} n=m\\ a_k=b_k,\ \forall k=0,...,n=m \end{array} \right.$
- La suma P+Q  $\begin{cases} \text{Si } n=m, & (P+Q)(x)=\sum_{k=0}^n(a_k+b_k)x^k\\ \text{Si } n>m, & P+Q=P+Q^*, \text{ donde } Q^*=0x^n+0x^{n-1}+\ldots+b_mx^m+\ldots+b_0\\ \text{Si } n< m, & P+Q=P^*+Q, \text{ donde } P^* \text{ se define de manera análoga a } Q^* \end{cases}$

La suma de polinomios es una operación cerrada en  $\mathbb{C}[x]$ , asociativa, conmutativa, con elemento neutro (polinomio nulo), tal que todo  $P(x) \in \mathbb{C}[x]$  admite elemento opuesto, que denotamos -P. Siendo  $(-P)(x) = (-a_n)x^n + ... + (-a_1)x + (-a_0)$ . La **diferencia** entre P y Q es P - Q = P + (-Q)Además, se verifica que  $gr(P+Q) \le \max\{gr(P), gr(Q)\}\$ 

- El **producto**  $(P \cdot Q)(x) = (a_n \cdot b_m)x^{n+m} + (a_n b_{m-1} + a_{m-1} b_m)x^{n+m-1} + \dots + (a_1 b_0 + a_0 b_1)x + a_0 b_0.$ Operación cerrada en  $\mathbb{C}[x]$ , asociativa, conmutativa y con elemento neutro (constante igual a 1). Además, si ninguno es nulo, se verifica que  $gr(P \cdot Q) = gr(P) + gr(Q)$ .
- División: Dados  $P,Q \in \mathbb{C}[x], Q \neq 0$ , existen únicos polinomios C y R tales que  $(R = 0 \lor gr \ R < gr \ Q) \land (P = C \cdot Q + R)$ . Luego, C es el **cociente** y R el **resto**.

**Demostración**: Considerando el conjunto  $A = \{P - H \cdot Q : H \in \mathbb{C}[x]\}$ . El polinomio nulo puede estar en A, luego existe H' tal que  $P - H' \cdot Q = 0$  y tomando C = H', vale el teorema con R = 0; o el polinomio nulo no está en A, luego  $\forall H \in \mathbb{C}[x][P-H\cdot Q \neq 0]$ . Sea  $n_0$  el mínimo de los grados de los polinomios que están en  $A \Rightarrow$  existe  $H_0: gr(P - H_0 \cdot Q) = n_0$ , y definimos  $R_0 = P - H_0 \cdot Q$ .

- Para ver que  $gr(P_0) < gr(Q)$ , suponemos  $gr(P_0) \ge gr(Q)$ . Sea  $R_0 = \sum_{i=1}^{n_0} r_i x^i$  y que  $Q = \sum_{i=0}^m q_i x^i$ , con gr(Q) = m. Luego, sea  $R' = R_0 - \frac{r_{n_0}}{q_m} x^{n_0 - m} \cdot Q = P - \left(H_0 + \frac{r_{n_0}}{q_m} x^{n_0 - m} \cdot Q\right)$ . Se ve que  $R' \in A$  pues  $\left(H_0 + \frac{r_{n_0}}{q_m} x^{n_0 - m}\right) \in \mathbb{C}[x]$ . Tenemos que  $gr\left(\frac{r_{n_0}}{q_m} x^{n_0 - m} \cdot Q\right) = n_0 - m + m = n_0$ . Resulta  $gr(R') \le n_0$ ,

$$\left(H_0 + \frac{r_{n_0}}{q_m}x^{n_0 - m}\right) \in \mathbb{C}[x]. \text{ Tenemos que } gr\left(\frac{r_{n_0}}{q_m}x^{n_0 - m} \cdot Q\right) = n_0 - m + m = n_0. \text{ Resulta } gr(R') \leq n_0$$

pero como no puede ser igual porque el término de grado  $n_0$  seria 0, tenemos que  $gr(R') < n_0$ . Pero es absurdo porque  $R' \in A$ , y el grado mínimo de los polinomios es  $n_0$ . Luego,  $n_0 < m$ , y tomando  $C = H_0$  y  $R = R_0$ , tenemos que  $P = C \cdot Q + R$ .

- Para demostrar la unicidad de C y R, suponemos C' y R' y tenemos que  $P = C \cdot Q + R = C' \cdot Q + R' \Rightarrow$  $(C-C')\cdot Q=(R'-R)$ . Si fuese  $C\neq C'$ , entonces  $gr((C-C')\cdot Q)=gr(C-C')+gr(Q)\geq gr(Q)$ , pero por otra parte,  $gr(R'-R) \le \max\{gr(R'), gr(R)\} \le gr(Q)$ , y esto no puede ocurrir. Luego C-C'=0y R' - R = 0, y finalmente C = C' y R = R'.

Corolario: Sean  $P, Q \in \mathbb{C}[x]$ , con  $Q \neq 0$ ,  $gr(P) \geq gr(Q)$ :  $P = C \cdot Q + R \Rightarrow gr(C) = gr(P) - gr(Q)$ .

Regla de Rufini:  $P(x) = a_n x^n + ... + a_1 x + a_0$  y  $Q(x) = x - \alpha$ ,  $\alpha \in \mathbb{C}$ , entonces  $P(x) = C(x) \cdot (x - \alpha) + R$ Con  $C(x) = b_{n-1}x^{n-1} + ... + b_1x + b_0$  y  $R = a_0 + \alpha b_0$ , donde  $\{b_{n-1} = a_n \wedge b_i = a_{i+1} + \alpha b_{i+1}\}$ **Demostración**: Por el algoritmo de la división, sabemos que existe  $C \in \mathbb{C}[x]$  tal que  $P = C \cdot Q + R$ . Luego, si  $C(x) = b_{n-1}x^{n-1} + ... + b_1x + b_0$ , entonces:

$$P = C \cdot Q + R = b_{n-1}x^n + (b_{n-2} - \alpha b_{n-1}x^{n-1}) + \dots + (b_0 + \alpha b_1)x - b_0 + R\alpha$$

Dado  $P \in \mathbb{K}[x]$  y  $z \in \mathbb{C}$ , la **evaluación** de P en z es el número complejo  $P(z) = \sum_{k=0}^{n} a_k z^k$ 

**Teorema del Resto**:  $P \in \mathbb{C}[x], gr(P) \geq 1, z \in \mathbb{C} \Rightarrow P(z)$  es el resto de dividir P por Q(x) = x - z. **Demostración**: Sea C(x) el cociente de dividir P por Q y r el resto, luego  $P(x) = C(x) \cdot Q(x) + r$ . Pero como Q(z) = z - z = 0, entonces  $P(z) = C(z) \cdot 0 + r = r$ 

Luego decimos que un polinomio P es **divisible** por Q si el resto de dividir P por Q es 0. Se nota Q|P. Entonces, P se **factoriza** como  $C \cdot Q$ , donde C es el cociente de la división de P por Q.

### 3. Factorización de Polinomios

Sea  $P \in \mathbb{C}[x]$ , decimos que un número complejo  $\alpha$  es **raíz** de P si  $P(\alpha) = 0$ . Luego,  $\alpha$  es una raíz de P si P so divisible por  $Q(x) = x - \alpha$ .

Sea  $P \in \mathbb{C}[x], h \in \mathbb{N}$ , decimos que  $\alpha$  es una **raíz de multiplicidad h** de P si P es divisible por  $(x-a)^h$  pero no por  $(x-a)^{h+1}$ . Es decir,  $(x-a)^h|P$  y  $(x-a)^{h+1} \not\mid P$ 

Teorema Fundamental del Álgebra: Todo polinomio  $P \in \mathbb{C}[x]$  de grado mayor o igual a 1, admite al menos una raiz compleja.

Corolario: Todo  $P \in \mathbb{C}[x]$  de grado  $n \geq 1$  admite exactamente n raices complejas, contadas con su multiplicidad. Por el TFA, sabemos que tiene 1 raiz. Luego, definimos  $P_1 \in \mathbb{C}$  tal que  $P(x) = P_1 \cdot (x - \alpha_1)$  y  $gr(P_1) = gr(P) - 1 = n - 1$ . Luego, aplicando el TFA a  $P_1$ , tenemos que existe una raiz compleja  $\alpha_2$ , y encontramos un  $P_2$ . Continuamos de manera recursiva hasta encontrar las n raices.

Teorema de Descomposición Factorial: Sea  $P = a_n x^n + ... + a_1 x + a_0$  y sean  $\alpha_1, ..., \alpha_s$  las raices distintas de P, de multiplicidad  $h_1, ..., h_n / h_1 + ... + h_s = n$ , entonces  $P(x) = a_n (x - \alpha_1)^{h_1} ... (x - \alpha_s)^{h_s}$  Demostración: Tras n-1 pasos encontramos n-1 raices de P, que pueden llegar a repetirse. Luego, queda factorizado como  $P(x) = (x - \alpha_1) \cdot (x - \alpha_2) \cdot ... \cdot (x - \alpha_{n-1}) \cdot C_{n-1}(x)$ . Donde  $C_{n-1}$  tiene grado 1, es decir,  $C_{n-1} = ax + b$  con  $a \neq 0$ , y  $ax + b = a \left(x + \frac{b}{a}\right)$  y finalmente  $\alpha_n = -\frac{b}{a}$ , obteniendo asi  $P(x) = a(x - \alpha_1) \cdot (x - \alpha_2) \cdot ... \cdot (x - \alpha_{n-1}) \cdot (x - \alpha_n)$ 

**Teorema**: Sea  $P \in \mathbb{R}[x]$ , si  $\alpha \in \mathbb{C}$  es una raiz de P, entonces  $\overline{\alpha}$  también es una raiz de P. **Demostración**: Del hecho que  $a_i = \overline{a_i}$ , pues cada  $a_i$  es un real, tenemos que:

$$P(\overline{\alpha}) = a_n \overline{\alpha}^n + \dots + a_1 \overline{\alpha} + a_0 = \overline{a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0} = \overline{0} = 0.$$

Nota: Luego, todo polinomio a coeficientes reales tiene una cantidad par de raices complejas. Y se puede concluir que si tiene grado impar, tiene al menos una raiz real.

**Nota**: Además, todo polinomio a coeficientes reales puede factorizarse siempre como producto de polinomios lineales, o cuadráticos a coeficientes reales. En efecto, si  $\alpha = a + ib$  es una raíz de P, luego  $\overline{\alpha} = a - ib$  también es una raíz de P. Entonces  $(x - \alpha)^h (x - \overline{\alpha})^h = [x^2 - (\alpha + \overline{\alpha})x + \alpha \overline{\alpha}]^h$ 

**Teorema de Gauss**: Sea  $P(x) = a_x x^n + ... + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x]$ , con  $a_0 \neq 0$ , si  $\alpha = \frac{r}{s}$  es una raiz racional de P, con r y s primos relativos, entonces r divide a  $a_0$  y s divide a  $a_n$ .

**Demostración**: Como  $P(\alpha)=0$ , tenemos que  $\left(a_n\frac{r^n}{s^n}+...+a_1\frac{r}{s}+a_0\right)=0$  y multiplicando ambos miembros por  $s^n$ , tenemos que  $a_nr^n+...+a_1s^{n-1}r+a_0s^n=0$ . **Sacando factor común r**,  $r(a_nr^{n-1}+...+a_1s^{n-1})=-a_0s^n$ . También, tenemos que  $a_0\neq 0, r\neq 0$  (0 no es raiz de P). Luego,  $a_nr^{n-1}+...+a_1s^{n-1}\in\mathbb{Z}$  y por lo tanto  $\frac{-a_0s^n}{r}\in\mathbb{Z}$ . No puede suceder que r divide a  $s^n$  pues son primos relativos, luego r divide a  $a_0$ . - Análogamente, **sacando factor comun s**, llegamos a que s divide a  $a_n$ .

**Teorema**:  $a \in \mathbb{C}$  es raiz de  $P \in \mathbb{C}[x]$  de multiplicidad  $k \iff P(a) = P'(a) = \dots = P^{(k-1)}(a) = 0$