

Resumen Polinomios

Auxiliares: Rodrigo Chi D. & Hugo Carrillo L.

\mathbb{K} denotará al cuerpo \mathbb{R} ó \mathbb{C} .

Def: Un *polinomio* es una función $p : \mathbb{K} \rightarrow \mathbb{K}$ dado por: $p(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$.
 a_0, a_1, \dots, a_n son constantes llamadas *coeficientes* del polinomio p .
 Al conjunto de todos los polinomios con coeficientes en \mathbb{K} se le denota $\mathbb{K}[x]$.

Prop: Sean $p, q \in \mathbb{K}[x]$. $p = q \Leftrightarrow a_k = b_k \ \forall k = 1, \dots, n$.

Def: Sea $p(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ un polinomio. El grado de p (se denota $gr(p)$) es el k más grande posible tal que a_k es no nulo, ie, en p , si $a_n \neq 0$, entonces $gr(p) = n$.
 Si $p(x) = 0$, se tiene que $gr(p) = -\infty$.

Convención: $n + (-\infty) = -\infty, \quad n > -\infty,$
 $(-\infty) + (-\infty) = -\infty$

Def: $p \in \mathbb{K}[x]$. p es *mónico* si $a_n=1$, donde $n = gr(p)$.

Def: $p(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k, \quad q(x) = \sum_{k=0}^n b_k x^k$ en $\mathbb{K}[x]$.

$$a) \quad (p + q)(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$$

$$b) \quad (p \cdot q)(x) = \sum_{k=0}^{2n} \left(\sum_{j=0}^k a_j b_{k-j} \right) x^k$$

Prop: a) $gr(p + q) \leq \max\{gr(p), gr(q)\}$
 b) $gr(p \cdot q) = gr(p) + gr(q)$

Prop: $(\mathbb{K}[x], +, \cdot)$ es anillo conmutativo con unidad sin divisores de cero.

Prop: En $(\mathbb{K}[x], +, \cdot)$ los únicos polinomios que poseen inverso son las constantes no nulas.

Teo: (*Teo. de la división*) Sean $p, d \in \mathbb{K}[x]$ con $d \neq 0$. Entonces existen únicos $q, r \in \mathbb{K}[x]$ tal que:

$$a) \quad p = q \cdot d + r$$

$$b) \quad gr(r) < gr(d)$$

Def: a) En el Teo. de la división, el punto a) se llama división con resto de p por d .

b) q se llama *cuociente*.

c) r se llama *resto*

$$d) \quad d|p \Leftrightarrow (\exists q \in \mathbb{K}[x]) \quad p = q \cdot d.$$

Teo: (*del resto*) $p \in \mathbb{K}[x], c \in \mathbb{K}$. El resto de dividir p por $(x - c)$ es exactamente $p(c)$.

Def: Diremos que $c \in \mathbb{K}$ es una raíz del polinomio $p \in \mathbb{K}[x]$ si $p(c) = 0$.

Prop: $c \in \mathbb{K}$ es raíz de $p \Leftrightarrow (x - c)|p(x)$

Prop: a) Si c_1, c_2, \dots, c_k son raíces distintas de p , entonces $(x - c_1)(x - c_2) \dots (x - c_k) | p(x)$

b) Sea $n \geq 1$. Si $p \in \mathbb{K}[x]$ es tal que $gr(p) = n$, entonces p posee a lo más n raíces distintas.

c) Sean $n \geq 1$, y $p, q \in \mathbb{K}[x]$ tales que $gr(p) \leq n$ y $gr(q) \leq n$. Si p y q coinciden en $n + 1$ puntos distintos, entonces son iguales (como polinomios).

Teo. fundamental del Álgebra: Sea p un polinomio con coeficientes en \mathbb{C} , tal que $gr(p) = n \geq 1$. Entonces p posee al menos una raíz en \mathbb{C} .

Prop: Sea p un polinomio con coeficientes en \mathbb{C} tal que $gr(p) = n \geq 1$. Entonces existen valores $\alpha, c_1, \dots, c_m \in \mathbb{C}$ y naturales $l_1, \dots, l_m \geq 1$ tales que $p(x) = \alpha(x - c_1)^{l_1} \dots (x - c_m)^{l_m}$.

Cor: $gr(p) = l_1 + \dots + l_m, \quad \alpha = a_n$

Prop: Sea $p \in \mathbb{R}[x]$ y sea $z \in \mathbb{C}$ raíz de p . Entonces \bar{z} también es raíz de p .

Cor: Si $p \in \mathbb{R}[x]$, se tiene que $p(\bar{z}) = \overline{p(z)}$

Prop: Sea p un polinomio con coeficientes en \mathbb{R} tal que $gr(p) = n \geq 1$. Entonces $\exists \alpha, c_1, \dots, c_m, a_1, b_1, \dots, a_s, b_s \in \mathbb{R}$ tal que $p(x) = \alpha(x - c_1)(x - c_2) \dots (x - c_m)(x^2 + a_1x + b_1) \dots (x^2 + a_sx + b_s)$, donde c_1, \dots, c_m son las raíces reales de p y $x^2 + a_1x + b_1, \dots, x^2 + a_sx + b_s$ son polinomios sin raíces reales (con posible repetición). α es el coeficiente a_n de p .

Prop: Sea $p \in \mathbb{R}[x]$ con coeficientes $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$. Si $\frac{r}{s} \in \mathbb{Q}$ (r, s son primos relativos) es una raíz de p , entonces: $r|a_0 \wedge s|a_n$.

Cor: Sea $p \in \mathbb{R}[x]$ mónico, con coeficientes $a_0, \dots, a_{n-1} \in \mathbb{Z}$. Entonces toda raíz racional de p es entera y divide a a_0 .

La **Regla de Ruffini** es un algoritmo eficiente para dividir un polinomio p por $(x - c)$. Se obtienen $q(x) = \sum_{k=0}^{n-1} b_k x^k$ y $r(x) = a_0 + b_0 c$ tales que $p(x) = q(x)(x - c) + r(x)$. El **Algoritmo de Horner** consiste en aplicar la regla de Ruffini para evaluar polinomios mediante el teorema del resto.

	a_n	a_{n-1}	\dots	a_1	a_0
c		$b_{n-1}c$	\dots	b_1c	b_0c
	$b_{n-1} = a_n$	$b_{n-2} = a_{n-1} + b_{n-1}c$	\dots	$b_0 = a_1 + b_1c$	$r = a_0 + b_0c$