

Polinomios: Algoritmo de Euclides

- Definición: Si a(x), b(x)∈ K[x], decimos que b(x) divide a a(x) si existe c(x) ∈ K[x] con:
 - a(x) = b(x) c(x)
- ightharpoonup Y lo denotamos b(x) | a(x).
- En este caso decimos que b(x) es un divisor de a(x).
- Ejemplos:
- (i) b(x) | 1 equivale a decir que b(x) tiene inverso, y esto sabemos que equivale a que b(x) es constante y no nulo.
- (ii) x-1 divide a $x^2 1$ en $\mathbb{R}[x]$.

- ► Lema 1: Si $P(x) \in K[x]$ es un polinomio no nulo, los polinomios constantes $c \in K$ no nulos y los de la forma $c \cdot P(x)$ con c constante no nula dividen a P(x).
- Demostración: Basta con escribir las igualdades triviales:
- P(x) = $c \cdot (c^{-1} \cdot P(x))$, y: $P(x) = c^{-1} \cdot (c \cdot P(x))$
- Propiedades de la divisibilidad: Sean a(x), b(x), c(x), s(x), $t(x) \in K[x]$
- (i) Si $a(x) | b(x) y a(x) | c(x) \Rightarrow a(x) | s(x) b(x) + t(x) c(x)$
- $(ii) Si a(x) | b(x) y b(x) | c(x) \Rightarrow a(x) | c(x)$
- (iii) Si $a(x) \mid b(x) \Rightarrow a(x) s(x) \mid b(x) s(x)$. La recíproca es cierta si $s(x) \neq 0$.
- Definición 3: Si $P(x) \in K[x]$, los polinomios de la forma $c \cdot P(x)$ con c constante no nula se llaman polinomios ASOCIADOS a P(x). Es fácil ver que la relación "ser asociado de" es una relación de equivalencia.

- Proposición 4: Si a(x), b(x) ∈ K[x], entonces:
- a(x) es asociado a b(x) ⇔ se dividen mutuamente, es decir: a(x) | b(x) y b(x) | a(x)
- **Demostración:** Supongamos que son asociados. Como $a(x) = c \cdot b(x)$ ya vimos en el lema 1 que a(x) divide a b(x), por otro lado, que b(x) divide a a(x) es trivial.
- Recíprocamente, si suponemos que se dividen mutuamente, tenemos que existen u(x), v(x) ∈ K[x] con:
- ▶ b(x) = a(x) u(x), y a(x) = b(x) v(x), de donde: b(x) = b(x) v(x) u(x)
- Si fuera b(x) el polinomio nulo, entonces claramente a(x) tiene que ser también el polinomio nulo y no hay nada que demostrar. Por lo tanto podemos suponer que no lo es y cancelándolo nos queda:

 $1 = \cup(x) \lor(x)$

Es decir que u(x) y v(x) tienen inverso, y por lo tanto son ambos constantes y no nulos, lo que prueba que a(x) y b(x) son asociados.

Q.E.D.

- Proposición 5: Dos polinomios asociados tienen el mismo conjunto de divisores.
- Demostración: Por la proposición previa dos polinomios a(x) y b(x) asociados se dividen mutuamente: luego si d(x) | a(x), como a(x) | b(x), se tiene que d(x) | b(x). Análogamente, todo d(x) que divide a b(x) tiene que dividir a a(x).

- Definición 6: Máximo Común Divisor de Polinomios: Si a(x), b(x) ∈ K[x] no ambos nulos, un polinomio d(x) ∈ K[x] es máximo común divisor de a(x) y b(x) si:
- (i) d(x) | a(x) y d(x) | b(x)
- (ii) para todo $s(x) \in K[x]$ tal que $s(x) \mid a(x) \mid y \mid s(x) \mid b(x) \Rightarrow s(x) \mid d(x)$
- Denotaremos mcd(a(x),b(x)) a un máximo común divisor de a(x) y b(x).
- Proposición 7: (i) Si d(x) y $d'(x) \in K[x]$ son ambos máximo común divisor de a(x), $b(x) \in K[x]$, entonces d(x) y d'(x) son asociados.
- (ii) Si d(x) es máximo común divisor de a(x) y b(x), entonces todo asociado de d(x) también lo es.

- Demostración: (i) Como d(x) es mcd(a(x),b(x)) y d'(x) es un divisor común, se tiene: d'(x) | d(x). Análogamente (mismo argumento, intercambiando los papeles de d(x) y d'(x)): d(x) | d'(x).
- Por la proposición 4, concluímos que d(x) y d'(x) son asociados.
- ► (ii) Sea d(x) un mcd(a(x),b(x)), y sea $c \in K$ constante no nula. Consideramos c d(x). Como $d(x) \mid a(x)$, vemos que $d(x) \mid c^{-1} a(x)$. De aquí: $c d(x) \mid a(x)$.
- Análogamente, como d(x) | b(x), concluímos que c d(x) | b(x).
- Es decir que c d(x) es un divisor común de a(x) y b(x).
- Sea s(x) un divisor común de a(x) y b(x). Luego, s(x) | d(x), de donde se tiene que s(x) | c d(x). Es decir que todo divisor común de a(x) y b(x) divide a c d(x). Queda pues probado que c d(x) = mcd(a(x),b(x)).



- Proposición: Si a(x), b(x), $c(x) \in K[x]$ no nulos, se tiene que:
- ightharpoonup mcd(a(x), b(x)) = mcd(a(x)-c(x)b(x), b(x))
- Demostración: Es fácil ver que los divisores comunes de ambos lados son los mismos, por las propiedades de la divisibilidad:
- $d|ayd|b \Rightarrow d|a-cb$.
- Recíprocamente: si d|a-cb y d|b \Rightarrow d|a-cb y d|cb \Rightarrow d|a

- Algoritmo de Euclides en K[x]: Sean a(x), b(x) ∈ K[x] no nulos, con gr(a) ≥ gr(b). Dividiendo:
- $a(x) = b(x) q(x) + r_0(x)$, con $gr(r_0(x)) < gr(b(x))$.
- Por la proposición previa:
- \rightarrow mcd(a(x),b(x))= mcd(a(x)-b(x)q(x),b(x))=mcd(b(x),r₀(x)).
- Si $r_0(x)=0 \Rightarrow b(x) \mid a(x) \text{ y mcd}(a(x),b(x))=\text{mcd}(b(x),0)=b(x), \text{ y aquí acaba el algoritmo.}$
- Si $r_0(x)\neq 0 \Rightarrow$ dividimos b(x) entre $r_0(x)$, y si $r_1(x)$ es el resto de esta división, si este resto es 0 deducimos que mcd(a(x),b(x))= mcd(b(x), $r_0(x)$)= mcd($r_0(x)$, $r_1(x)$) = mcd($r_0(x)$, 0)= $r_0(x)$.
- Si $r_1(x)\neq 0$ procedemos con la división de $r_0(x)$ entre $r_1(x)$ y así sucesivamente.



- $b(x) = r_0(x)q_1(x)+r_1(x), con gr(r_1(x)) < gr(r_0(x))$
- $r_0(x) = r_1(x)q_2(x)+r_2(x)$, con $gr(r_2(x)) < gr(r_1(x))$,....
- $r_i(x) = r_{i+1}(x)q_{i+2}(x) + r_{i+2}(x)$, con $gr(r_{i+2}(x)) < gr(r_{i+1}(x))$
- Hasta llegar a $r_{n+1}(x)=0$, cosa que ocurrirá pues el grado va decreciendo en la sucesión de los $r_i(x)$, con lo cual tras un número finito de pasos se llegará al polinomio nulo, que es el de menor grado.
- Concluimos de la proposición previa que:
- mcd(a(x),b(x))= mcd(b(x),r₀(x))=mcd(r₀(x),r₁(x))=....=mcd(r_n(x),0)= r_n(x), es decir, el mcd es el último resto no nulo que aparece en el Algoritmo de Euclides.

- Con idéntica demostración a la vista en el caso de Z, de aquí se deduce:
- Proposición (Identidad de Bézout): Si a(x), b(x) ∈ K[x] no ambos 0 y d(x) es máximo común divisor de a(x) y b(x), entonces existen s(x), t(x) ∈ K[x] tales que: s(x) a(x) + t(x) b(x) = d(x).
- Polinomios Irreducibles y descomposición
- Recordar que en K[x] las unidades, es decir, los polinomios que admiten un polinomio que sea su inverso multiplicativo, son los polinomios constantes no nulos (es decir, los de grado 0).

- Definición: Sea P(x) ∈ K[x] de grado mayor que 0, decimos que P(x) es irreducible si no puede descomponerse como:
- P(x) = f(x) g(x) con gr(f(x)) < gr(P(x)) y gr(g(x)) < gr(P(x)).
- Propiedad: Un polinomio P(x) de grado 1 siempre es irreducible, pues en este caso de la fórmula P(x)=f(x)g(x) se ve que los grados de f y g tienen que ser 0 y 1.
- Ejemplo: El polinomio x^2+1 es irreducible en $\mathbb{Q}[x]$ y en $\mathbb{R}[x]$.
- Proposición: Si P(x) ∈ K[x] es irreducible, sus únicos divisores son los polinomios constantes c y los asociados c·P(x), con c∈ K no nulo.
- Demostración: Ya vimos (Lema 1) que estos son divisores de P(x). Por otro lado, por ser irreducible sus únicas descomposiciones posibles serán con un factor de grado 0 y otro de grado n=gr(P(x)), luego serán de la forma:
- $P(x) = c \cdot (c^{-1}P(x))$, con lo cual sus únicos divisores son constantes o asociados.



- Proposición: Si $P(x) \in K[x]$, $c \in K$ no nulo, se tiene:
- ▶ P(x) irreducible $\Leftrightarrow c \cdot P(x)$ irreducible
- Demostración: Si c · P(x) es irreducible, es claro que P(x) también pues una descomposición no trivial: P(x) = f(x) · g(x) con gr(f) < gr(P) y gr(g) < gr(P) daría lugar a una descomposición no trivial de c · P(x):
- $c \cdot P(x) = (c \cdot f(x)) \cdot g(x)$. La recíproca se prueba con el mismo argumento, de hecho P(x) y $c \cdot P(x)$ son asociados, que es una relación simétrica.

- Proposición: Sean P(x) irreducible en K[x]. Sea $a(x) \in K[x]$. Entonces:
- O bien $P(x) \mid a(x)$, o bien mcd(P(x), a(x)) = 1.
- Demostración: Sea d(x) = mcd(P(x), a(x)). Como $d(x) \mid P(x)$, sabemos que es constante c (no nulo) o un polinomio $c \cdot P(x)$ asociado a P(x).
- Si d(x) = c es constante, podemos tomar d(x) = 1 (pues c y 1 son asociados: recordar que los mcd de dos polinomios son toda una clase de equivalencia de la relación asociados).
- Si $d(x) = c \cdot P(x)$, también podemos tomar mcd(P(x), a(x)) = P(x). En este caso concluimos que P(x) divide a a(x).
- Veamos ahora el análogo al Lema Fundamental de la Aritmética:

- Proposición: Sea P(x) irreducible en K[x]. Si P(x) | $a(x) \cdot b(x) \Rightarrow$
- ightharpoonup P(x) | a(x) o P(x) | b(x).
- Demostración: Supongamos que P(x) no divide a a(x). Por la proposición previa, tenemos que mcd(P(x), a(x))=1. Aplicando la identidad de Bézout:
- Existen s(x), t(x) tales que: P(x) s(x) + a(x) t(x) = 1.
- Multiplicando por b(x) obtenemos:
- P(x) b(x) s(x) + a(x) b(x) t(x) = b(x), y aquí vemos que el primer sumando (de la suma que está a la izquierda del =) es divisible por P(x), y el segundo también lo es por la hipótesis P(x) | a(x)b(x), luego concluimos que P(x) divide a la suma, es decir: P(x) | b(x).

- Aplicando inducción sobre el número de factores, de aquí se deduce fácilmente (talo como hicimos en Z):
- Corolario: Sea $P(x) \in K[x]$ irreducible. Si se tiene que:
- ▶ $P(x) \mid a_1(x) \cdot a_2(x) \cdot \cdot a_r(x)$, entonces para algún $i \in \{1,2,...,r\}$ se tiene que:
- ightharpoonup P(x) | $a_i(x)$.
- Finalmente, deducimos de aquí el Teorema de Descomposición en factores Irreducibles, que es el análogo para polinomios del Teorema Fundamental de la Aritmética.

- Teorema: Sea $f(x) \in K[x]$ de grado mayor que 0. Entonces, f(x) descompone como producto de polinomios irreducibles: $f(x) = P_1(x) \cdot P_2(x) \cdot \dots \cdot P_r(x)$.
- Si se tiene otra descomposición en producto de irreducibles: $f(x) = Q_1(x) \cdot Q_2(x) \cdot ... \cdot Q_s(x)$, entonces r=s y, tras reordenar apropiadamente, se tiene que $P_i(x)$ y $Q_i(x)$ son asociados, para todo i=1,2,...,r.
- Demostración: Existencia: Lo hacemos por inducción. Si f(x) es irreducible el resultado es trivial, en particular esto prueba lo que queremos para todo polinomio de grado 1 (base de la inducción).
- Si f(x) no es irreducible, entonces: $f(x) = f_1(x) \cdot f_2(x)$, con ambos factores de grado menor al grado de f. Por lo tanto, podemos aplicar la hipótesis de inducción para afirmar que tanto $f_1(x)$ como $f_2(x)$ se pueden descomponer como producto de irreducibles. Por lo tanto, está claro que f(x) también se puede descomponer de este modo.

- Unicidad: Se prueba como en el caso de Z, partiendo del corolario previo.
- En la igualdad:
- P₁(x) · P₂(x)·.....·P_r(x) = Q₁(x) · Q₂(x)·....·Q_s(x), como P₁(x) es irreducible y divide a un producto, tiene que dividir a algún Q_i(x), por simplicidad pongamos que P₁(x) | Q₁(x). Como Q₁(x) es irreducible y P₁(x) tiene grado positivo (por definición de irreducible), tienen que ser asociados: P₁(x) = c₁ Q₁(x). Por lo tanto, cancelo P₁ y Q₁ en la igualdad anterior, poniendo la constante c₁ al inicio: c₁ · P₂(x) · P₃(x)········P_r(x) = Q₂(x) · Q₃(x)········Q_s(x).
- Iterando el razonamiento, concluímos que P₂(x) es asociado de Q₂(x) y así sucesivamente que cada P_i(x) es asociado de un Q_i(x). Es fácil ver que tiene que ser r=s pues si no fuera así se llegaría a una igualdad entre una constante y un producto de polinomios de grado positivo.

- Observación: Si trabajamos con polinomios irreducibles mónicos, logramos que los factores irreducibles queden unívocamente determinados. Es decir, vemos que:
- ▶ Si $f(x) \in K[x]$ tiene grado mayor que 0, y coeficiente principal a_n , se tiene:
- $f(x) = a_n \cdot P_1(x) \cdot P_2(x) \cdot \dots \cdot P_r(x)$ donde los P_i son mónicos e irreducibles. Una tal descomposición en mónicos e irreducibles es única excepto por el orden de los factores.

- Raíces de Polinomios (aplicadas a la descomposición)
- Podemos ver a un polinomio P(x) como una función de K en K, es decir, sustituyendo la x por un valor k ∈ K obtenemos su imagen P(k) ∈ K. Son particularmente útiles las raíces de un polinomio, que son aquellos valores k ∈ K tales que P(k)=0 (si es que los hay).
- Teorema del resto: Si $k \in K$ y $P(x) \in K[x]$, el valor P(k) coincide con el resto de dividir P(x) por (x k).
- Demostración: Como x k es de grado 1, está claro que el resto de dividir P(x) por (x - k) será un polinomio constante r. Se tiene:
- P(x) = (x k) Q(x) + r. En esta igualdad, evaluando ambos miembros en k, obtenemos: P(k) = 0 + r = r.

En particular, P(k) = 0 (o sea, k raíz de P) equivale a que el resto de dividir P(x) por (x - k) es 0, es decir, a que $(x - k) \mid P(x)$. Es decir, se tiene:

k es raíz de $P(x) \Leftrightarrow (x - k) \mid P(x)$

- Por lo tanto, cada vez que se tiene una raíz k ∈ K de P(x), ésta da lugar a un factor de grado 1, y por lo tanto irreducible, de P(x).
- Ejemplo: Esto explica porqué x²+ 1 es irreducible en R[x]. Como es de grado DOS, si fuera reducible en R[x], tendría que tener un factor de grado 1, que si lo tomamos mónico sería un factor de la forma (x − k) ∈ R[x], y por el resultado anterior tendríamos que k ∈ R es raíz de x²+1. Como esto es falso, pues k²+1 ≥ 1, ∀ k ∈ R, deducimos la irreducibilidad del polinomio.

- Observación: En el ejemplo anterior, por ser un polinomio de grado DOS, ser reducible en K[x] equivale a tener un factor de grado 1 en K[x], y por lo tanto equivale a tener una raíz en K. Para polinomios de grado mayor (en realidad es fácil ver que para grado 3 el argumento también funciona, es a partir de grado 4 donde no es cierto) la equivalencia no se cumple: un polinomio puede no tener raíces en K pero a pesar de ellos ser reducible, lo que pasa es que sus factores irreducibles no serán de grado 1.
- Definición: Si c ∈ K es raíz de P(x) ∈ K[x], decimos que tiene multiplicidad i si i es la mayor potencia tal que: $(x c)^i \mid P(x)$. Está claro que se tiene $i \ge 1$.
- Observación: Por lo tanto, si se tienen s raíces c₁, c₂,,c₅ de P(x) ∈ K[x] con multiplicidades e₁, e₂,, e₅, respectivamente, se tiene que existe un polinomio Q(x) ∈ K[x] con:
- P(x) = $(x c_1)^{e_1} \cdot (x c_2)^{e_2} \cdot \dots \cdot (x c_s)^{e_s} \cdot Q(x)$, en particular, vemos que: $e_1 + e_2 + \dots + e_s \leq gr(P(x))$.