

L'anello dei polinomi

Sia R un anello commutativo con identità. È possibile costruire un anello commutativo unitario, che si denota con $R[x]$, che contiene R (come sottoanello) e un elemento x non appartenente ad R , i cui elementi risultano essere espressioni del tipo:

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n, \text{ dove } n \in \mathbb{N} \text{ e } a_0, a_1, \dots, a_n \in R,$$

ed inoltre, posto $a_i = 0$, per ogni $i > n$, gli elementi $a_0, a_1, \dots, a_n, a_{n+1}, \dots$ risultano essere univocamente determinati. Tale anello $R[x]$ è detto **anello dei polinomi nella indeterminata x a coefficienti in R** , ciascun suo elemento $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ viene detto *polinomio*, e gli elementi a_i ($i \in \mathbb{N}$) si dicono i *coefficienti* di f .

Dati dei polinomi $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ e $g = b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m$, risulta dunque $f = g$ se, e solo se, $a_i = b_i$ per ogni $i \in \mathbb{N}$; si noti inoltre che è possibile, quando opportuno, supporre $n = m$, in quanto è sufficiente aggiungere eventualmente ulteriori termini a coefficiente nullo.

Applicando le note proprietà delle operazioni in un anello commutativo (associatività, commutatività, distributività e le regole del prodotto tra potenze), e raccogliendo i coefficienti relativi ai termini in cui compare la stessa potenza di x , si ha che le operazioni di somma e prodotto in $R[x]$ possono essere così descritte. Siano $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ e $g = b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m$ e sia n maggiore o uguale ad m . Per calcolare la somma tra f e g si può supporre che sia $n = m$, aggiungendo eventualmente coefficienti $b_j = 0$ (per ogni j compreso tra $m + 1$ ed n). Allora

$$f + g = (a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n) + (b_0 + b_1x + \dots + b_nx^n) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + \dots + (a_n + b_n)x^n$$

Il prodotto tra f e g si ottiene nel modo che segue:

$$fg = (a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n)(b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m) = c_0 + c_1x + \dots + c_{m+n}x^{n+m},$$

dove $c_i = a_0b_i + a_1b_{i-1} + a_2b_{i-2} + \dots + a_{i-1}b_1 + a_ib_0$, per ogni i che varia da 0 ad $m + n$.

Gli elementi di R , che sono detti *polinomi costanti*, sono i polinomi che hanno i coefficienti $a_i = 0$ per ogni $i > 0$. Lo zero di $R[x]$ è il polinomio costante 0_R ; l'identità è il polinomio costante 1_R .

Grado di un polinomio. Sia $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ un polinomio non nullo di $R[x]$. Se n è il massimo dell'insieme (non vuoto e finito) $\{m \in \mathbb{N} : a_m \neq 0\}$, n è detto *grado di f* (in simboli: $n = \delta(f)$) ed è possibile scrivere :

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \quad (a_n \neq 0).$$

a_n è detto il *coefficiente direttivo* (o *parametro direttore*) di f ; se $a_n = 1$ il polinomio f si dice *monico*. Al polinomio nullo si attribuisce per definizione grado uguale a $-\infty$ (meno infinito); le costanti non nulle sono tutti e soli i polinomi di grado 0.

Prop.1 Siano R un anello commutativo unitario, $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ e $g = a_0 + a_1x + \dots + a_mx^m$ polinomi di $R[x]$. Allora:

i) $\delta(f+g) \leq \max\{\delta(f), \delta(g)\};$

ii) $\delta(fg) \leq \delta(f) + \delta(g);$

iii) se R è un dominio di integrità, allora $\delta(fg) = \delta(f) + \delta(g)$ (regola di addizione dei gradi).

N.B. In questo enunciato si intendono adottate le ovvie convenzioni: $(-\infty) + (-\infty) = -\infty$; $(-\infty) + n = -\infty$; $-\infty < n$, per ogni $n \in \mathbb{N}$.

Dim. L'enunciato è banalmente vero se f o g sono nulli. Si può allora supporre $f \neq 0$, $g \neq 0$, ed $n = \delta(f)$, $m = \delta(g)$ (con $n, m \in \mathbb{N}$).

i) Se $n = \max\{n, m\}$, risulta $f+g = (a_0+b_0) + (a_1+b_1)x + \dots + (a_n+b_n)x^n$, per cui $\delta(f+g) \leq n$.

ii) Da $fg = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + \dots + a_nb_mx^{n+m}$ segue che il massimo degli indici dei coefficienti eventualmente non nulli è $n+m$, relativo al coefficiente a_nb_m ; allora $\delta(fg) \leq n+m$.

iii) Se R è un dominio d'integrità, da $a_n \neq 0$ e $b_m \neq 0$ segue $a_nb_m \neq 0$; pertanto, ragionando come in ii), $\delta(fg) = n+m = \delta(f) + \delta(g)$.

Corollario 2 Sia R un anello commutativo unitario. R è un dominio d'integrità se, e solo se, $R[x]$ è un dominio d'integrità.

Dim. Se $R[x]$ è un dominio d'integrità, tale è anche R , che è un sottoanello di $R[x]$. Viceversa, sia R un dominio d'integrità, e siano f, g polinomi non nulli di $R[x]$, cioè tali che $\delta(f) \geq 0$, $\delta(g) \geq 0$. Allora, per la iii) della prop.1, si ha $\delta(fg) = \delta(f) + \delta(g) \geq 0 + 0 = 0$, e fg non è nullo.

Corollario 3 *Se R è un dominio d'integrità, gli elementi invertibili di $R[x]$ sono tutti e soli gli elementi invertibili di R ; in particolare, se F è un campo, gli elementi invertibili di $F[x]$ sono tutte e sole le costanti non nulle.*

Dim. Se un elemento di R è invertibile, è invertibile in $R[x]$, poiché, come già osservato, l'unità di R e quella di $R[x]$ coincidono. Viceversa, se f è un polinomio invertibile di $R[x]$, esiste un polinomio g tale che $fg = 1$. Per la regola di addizione dei gradi risulta $\delta(fg) = \delta(f) + \delta(g) = \delta(1) = 0$, dunque $\delta(f) = \delta(g) = 0$, e f e g sono elementi invertibili di R .

Osservazione 4 Si noti che, alla luce del corollario 3, è evidente che, anche nell'ipotesi che $R[x]$ sia un dominio di integrità, **$R[x]$ non è mai un campo**, essendo i suoi elementi invertibili tra i polinomi di grado 0. Più in generale si può dimostrare che, qualunque sia R , il polinomio $x \in R[x]$ non è mai invertibile.

Teorema 5 (Divisione euclidea fra polinomi a coefficienti in un campo)
Sia F un campo, e sia $F[x]$ l'anello dei polinomi nell'indeterminata x a coefficienti in F . Siano $f, g \in F[x]$, con $g \neq 0$. Allora esistono e sono univocamente determinati $q, r \in F[x]$ tali che

$$\begin{aligned} f &= gq + r; \\ \delta(r) &< \delta(g). \end{aligned}$$

(q ed r sono detti rispettivamente quoziente e resto della divisione di f per g).

Dim. Esistenza: Se $f = 0$, essendo $0 = 0 \cdot g + 0$, basta porre $q = 0$, $r = 0$. Sia allora $f \neq 0$, e si ponga

$$\begin{aligned} \delta(f) &= n, \\ \delta(g) &= m, \\ f &= a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n, \\ g &= b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m. \end{aligned}$$

Si ragionerà per induzione su n , usando la seconda forma del principio di induzione.

Se $n = 0$, $f = a_0$ è un elemento di F . Se $m = 0$, anche $g = b_0$ è un elemento invertibile di F , e $a_0 = (a_0b_0^{-1})b_0 + 0$: basta porre allora $q = a_0b_0^{-1}$, $r = 0$. Se invece è $m > 0$, $a_0 = 0 \cdot g + a_0$, e $q = 0$ ed $r = a_0$ hanno le proprietà richieste. Supposto dunque $n > 0$, si supponga l'asserto vero per ogni polinomio $h \neq 0$ di grado $\delta(h) < n$.

Se $n < m$, $f = 0 \cdot g + f$, per cui $q = 0$ ed $r = f$ hanno le proprietà richieste; se $n \geq m$, il polinomio

$h = f - a_n b_m^{-1} x^{n-m} g = (a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n) - (a_n b_m^{-1} b_0 x^{n-m} + \dots + a_n b_m^{-1} b_{m-1} x^{n-1} + a_n x^n)$
 è un polinomio di grado $\delta(h) < n$. Per ipotesi di induzione, o se $h = 0$, esistono allora q_1 e r_1 in $F[x]$ tali che

$$h = f - a_n b_m^{-1} x^{n-m} g = q_1 \cdot g + r_1, \text{ con } \delta(r_1) < \delta(g).$$

Allora

$$f = a_n b_m^{-1} x^{n-m} g + q_1 \cdot g + r_1 = (a_n b_m^{-1} x^{n-m} + q_1) \cdot g + r_1,$$

e basta porre $q = a_n b_m^{-1} x^{n-m} + q_1$ ed $r = r_1$.

Unicità: Si supponga $f = gq + r = gq_1 + r_1$, con $\delta(r) < \delta(g)$, $\delta(r_1) < \delta(g)$; allora $(q - q_1)g = r_1 - r$. Se $q \neq q_1$, $\delta((q - q_1)g) = \delta(r_1 - r) < \delta(g)$; ma è pure $\delta((q - q_1)g) = \delta(q - q_1) + \delta(g) \geq \delta(g)$, e dalla contraddizione segue $q = q_1$, $r = r_1$, come si voleva.

Osservazione 6 La dimostrazione del teorema precedente è di tipo costruttivo, propone cioè un algoritmo che permette di calcolare effettivamente il quoziente e il resto della divisione tra due polinomi. A tal proposito, si faccia riferimento agli esempi a pag.226 del testo consigliato (Facchini, *Algebra e Matematica Discreta*).

Osservazione 7 Se sostituiamo al concetto di grado di un polinomio quello di valore assoluto di numero relativo, risulta chiara l'analogia tra l'algoritmo della divisione euclidea tra polinomi a coefficienti in un campo e quello tra numeri interi che vale in \mathbb{Z} , che qui ricordiamo:

Algoritmo della divisione euclidea in \mathbb{Z} Siano $m, n \in \mathbb{Z}$, $n \neq 0$. Allora esistono e sono univocamente determinati $q, r \in \mathbb{Z}$ (detti rispettivamente quoziente e resto della divisione di m per n) tali che

$$m = nq + r \text{ con } 0 \leq r < |n|.$$

La validità in $F[x]$ dell'algoritmo della divisione euclidea permette, come si vedrà in seguito, di stabilire ulteriori analogie tra l'anello degli interi e quello dei polinomi a coefficienti in un campo.

Fattorizzazione nell'anello dei polinomi a coefficienti in un campo

Sia F un campo, e siano $f, g \in F[x]$. Diremo che f divide g (o che f è un divisore di g , o ancora che g è un multiplo di f) se esiste $h \in F[x]$ tale che

$$g = f \cdot h.$$

Se f divide g , useremo la scrittura $f \mid g$. Se $f \neq 0$, f divide g se, e solo se, il resto della divisione di g per f è nullo.

I polinomi invertibili di $F[x]$, ovvero le costanti non nulle $a \in F \setminus \{0\}$, sono tutti e soli i divisori di 1; più in generale, se $a \in F \setminus \{0\}$, a divide ogni polinomio $f \in F[x]$, potendo scriversi $f = a^{-1}(af)$.

Se $f \in F[x] \setminus \{0\}$, si dirà *polinomio associato* ad f ogni polinomio della forma af (con $a \in F \setminus \{0\}$). I polinomi associati ad f sono divisori di f , essendo $f = a^{-1}(af)$; si noti inoltre che polinomi associati hanno lo stesso grado.

Le costanti non nulle e i polinomi associati ad f si dicono *divisori impropri* (o *banali*) di f ; tutti gli altri eventuali divisori di f sono detti *propri* (o *non banali*).

Un polinomio $f \in F[x] \setminus \{0\}$ si dice *irriducibile* se:

i) $\delta(f) > 0$;

ii) $f = hk \Rightarrow \delta(h)=0, \delta(k)=\delta(f)$ oppure $\delta(k)=0, \delta(h)=\delta(f)$.

La proprietà i) equivale a richiedere che f non sia invertibile; la ii) può essere espressa equivalentemente richiedendo che f non possa scriversi come prodotto di polinomi entrambi di grado strettamente minore di quello di f , o ancora che gli unici divisori di f siano quelli impropri. Ne segue più evidente l'analogia tra i polinomi irriducibili di $F[x]$ e i numeri primi di \mathbb{Z} : questi ultimi sono elementi p non nulli non invertibili (ovvero, diversi da $+1$ e da -1) i cui unici divisori siano $+1, -1$ (gli elementi invertibili), p e $-p$.

possono vedersi come gli associati di p , essendo della forma ap , con a elemento invertibile di \mathbb{Z} . Alla luce di quanto evidenziato, il teorema che segue, del quale si omette la dimostrazione, può leggersi come analogo del Teorema Fondamentale dell'Aritmetica:

Teorema 8 (Fattorizzazione unica nell'anello dei polinomi a coefficienti in un campo) *Siano F un campo, f un polinomio non nullo e non invertibile di $F[x]$. Allora f è irriducibile o è prodotto di fattori irriducibili. Tale fattorizzazione è essenzialmente unica, nel senso che, se $f = p_1 p_2 \dots p_r = q_1 q_2 \dots q_s$ (dove $p_1, \dots, p_r, q_1, \dots, q_s$ sono polinomi irriducibili), allora $r = s$ e si possono riordinare i fattori in modo che sia p_i associato a q_i , per ogni $i = 1, \dots, r$.*

Radici di un polinomio. Teorema di Ruffini.

Sia $f = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$ un polinomio a coefficienti in un campo F . Si dice *applicazione polinomiale* determinata da f l'applicazione:

$$\bar{f} : c \in F \rightarrow f(c) = a_0 + a_1 c + \dots + a_n c^n \in F.$$

Si osservi che, se $f, g \in F[x]$, risulta $(f+g)(c) = f(c) + g(c)$, $(fg)(c) = f(c)g(c)$, per ogni $c \in F$.

È opportuno notare che le applicazioni polinomiali determinate dagli elementi di F sono applicazioni costanti, e che polinomi distinti possono determinare la stessa applicazione polinomiale: basta considerare, ad esempio, i polinomi $f = x^3$ e $g = x^3 + x^2 - x$ a coefficienti in \mathbb{Z}_2 . Infatti $f(\bar{0}) = \bar{0}^3 = \bar{0}$, $g(\bar{0}) = \bar{0}^3 + \bar{0}^2 - \bar{0} = \bar{0}$, e quindi $f(\bar{0}) = g(\bar{0}) = \bar{0}$; $f(\bar{1}) = \bar{1}^3 = \bar{1}$, $g(\bar{1}) = \bar{1}^3 + \bar{1}^2 - \bar{1} = \bar{1}$, e quindi $f(\bar{1}) = g(\bar{1}) = \bar{1}$: ne segue $f(\bar{c}) = g(\bar{c})$, per ogni $\bar{c} \in \mathbb{Z}_2$, e $\bar{f} = \bar{g}$.

Un elemento $c \in F$ si dice una *radice* di f (o una *soluzione dell'equazione $f(x) = 0$*) se $f(c) = 0$.

Di immediata verifica sono le seguenti proposizioni:

Proposizione 9 *Ogni polinomio di primo grado a coefficienti in un campo F ammette una radice in F .*

Dim. Sia $f = ax+b \in F[x]$ un polinomio di primo grado. Poichè F è un campo, a è invertibile in F e l'elemento $-a^{-1}b$ è radice di f , essendo:
 $a(-a^{-1}b)+b = -b+b = 0$.

Proposizione 10 *Sia F un campo, e siano $f, g, h \in F[x]$. Se $f = gh$, un elemento $c \in F$ è radice di f se, e solo se, $g(c) = 0$ oppure $h(c) = 0$.*

Dim. Se c è radice di f , da $0 = f(c) = g(c)h(c)$ segue che almeno uno dei due fattori $g(c)$ o $h(c)$ è nullo, essendo F privo di divisori dello zero. Viceversa, se $g(c) = 0$ oppure $h(c) = 0$, risulta ovviamente $f(c) = g(c)h(c) = 0$.

L'esistenza di radici per f è legata all'esistenza per f di fattori di primo grado. Vale infatti il seguente

Teorema 11 (Teorema di Ruffini) *Siano F un campo, $f \in F[x]$, $c \in F$. Allora c è radice di F se, e solo se, il polinomio $x-c$ divide f .*

Dim. Sia c una radice di f . Per l'algoritmo della divisione esistono $q, r \in F[x]$ tali che $f = (x-c)q + r$, con $\delta(r) < \delta(x-c) = 1$. Essendo $\delta(r) \leq 0$, $r \in F$, sicchè risulta $0 = f(c) = (c-c)q(c) + r = r$. Ne segue che $f = (x-c)q$, cioè che $(x-c) \mid f$. Viceversa, se $(x-c)$ divide f , da $f = (x-c)q$, per un opportuno polinomio q , segue $f(c) = (c-c)q(c) = 0 \cdot q(c) = 0$, e c è radice di f .

Corollario 12 *Un polinomio f a coefficienti in un campo F ammette in F una radice se, e solo se, ammette in $F[x]$ un fattore di primo grado.*

Dim. Se f ammette una radice $c \in F$, per il Teorema di Ruffini è divisibile per $x-c$. Viceversa, sia $f = (a_0+a_1x)q$; allora l'elemento $c = -a_1^{-1}a_0$ risulta radice di f , poichè è radice del suo fattore a_0+a_1x .

Il Teorema di Ruffini ammette la seguente generalizzazione, della quale si omette la dimostrazione:

Teorema 13 *Siano F un campo, $f \in F[x]$, c_1, c_2, \dots, c_n n radici distinte di F . Allora f è divisibile per $(x-c_1)(x-c_2)\dots(x-c_n)$ (ovvero esiste $g \in F[x]$ tale che $f = (x-c_1)(x-c_2)\dots(x-c_n)g$).*

Corollario 14 *Un polinomio f di grado $n \geq 0$ a coefficienti in un campo F ha al più n radici distinte.*

Dim. Per il Teorema 13, se f ammette m radici distinte c_1, c_2, \dots, c_m , esiste $g \in F[x]$ tale che $f = (x-c_1)(x-c_2)\dots(x-c_m)g$. Poichè il grado di un prodotto è uguale alla somma dei gradi dei fattori, ed avendo ogni fattore $x-c_i$ grado 1 (per $i = 1, 2, \dots, m$), da $n = m + \delta(g)$ segue $m \leq n$.

Polinomi irriducibili

In questa sezione si evidenzieranno alcune condizioni necessarie e/o sufficienti per l'irriducibilità di un polinomio a coefficienti in un campo F .

Prop.15 *Siano F un campo, f un polinomio non nullo di $F[x]$. Allora:*

- i) se $\delta(f) = 1$, f è irriducibile;*
- ii) se $\delta(f) = n > 1$ e f è irriducibile, f non possiede radici in F ;*
- iii) se $\delta(f) = 2$ oppure $\delta(f) = 3$, f è irriducibile se, e solo se, f non possiede radici in F .*

Dim. i) Segue dalla definizione, non potendosi scrivere f , per la regola di addizione dei gradi, come prodotto di fattori entrambi di grado strettamente minore di quello di f .

ii) Se f ammettesse una radice c in F , per il teorema di Ruffini il polinomio $x-c$ di grado 1 dividerebbe f , ed esisterebbe un polinomio g in $F[x]$ di grado $n-1$ tale che $f = (x-c)g$: ciò contraddice l'irriducibilità di f .

iii) Se f è irriducibile, per la ii) non possiede radici. Viceversa, f non ammetta radici in F e, per assurdo, f non sia irriducibile. Poichè $\delta(f) > 0$, f ammette una decomposizione in fattori entrambi di grado strettamente minore di quello di f . Essendo $\delta(f) = 2$ o $\delta(f) = 3$, dalla regola di addizione dei gradi segue che almeno uno di questi fattori ha grado 1; ma ciò implica (cfr. cor.10) che f ha una radice, contro l'ipotesi.

Osservazione 16 Si noti che in generale la ii) della prop.12 non si inverte, potendo esistere polinomi di grado maggiore di uno non irriducibili e privi di radici (si pensi, ad esempio, al polinomio $x^4-4 = (x^2-2)(x^2+2) \in \mathbb{Q}[x]$, che

non ammette radici in \mathbb{Q} , non esistendo numeri razionali il cui quadrato sia 2 o -2). Dunque in generale per un polinomio di grado maggiore di 1 **non sono equivalenti** le proprietà “**essere irriducibile**” e “**essere privo di radici**”; esse si equivalgono solo (cfr.iii) della prop.12) quando il grado del polinomio è 2 o 3.

Nelle proposizioni che seguono, delle quali si omette la dimostrazione, si caratterizzano i polinomi irriducibili a coefficienti in alcuni campi notevoli:

Prop.17 *I polinomi irriducibili dell'anello dei polinomi $\mathbb{C}[x]$ (dove \mathbb{C} è il campo dei numeri complessi) sono tutti e soli i polinomi di grado 1.*

Prop.18 *Sia f un polinomio a coefficienti nel campo \mathbb{R} dei numeri reali. Allora f è irriducibile se, e solo se, f ha grado 1 oppure $f = ax^2+bx+c$ ha grado 2 e discriminante $\Delta(f) < 0$ (dove discriminante di f è il numero $\Delta(f) = b^2-4ac$).*

Si osservi in particolare che, se $f = ax^2+bx+c \in \mathbb{R}[x]$ ha grado 2 e discriminante $\Delta(f) \geq 0$, la formula risolutiva delle equazioni di II grado consente di determinarne le radici c_1 e c_2 (eventualmente coincidenti), e risulta $f = a(x - c_1)(x - c_2)$.

Per i polinomi a coefficienti nel campo \mathbb{Q} dei numeri razionali non esiste una caratterizzazione analoga; esistono tuttavia delle condizioni sufficienti ad assicurare l'irriducibilità di polinomi a coefficienti razionali, e che permettono di dedurre l'esistenza in $\mathbb{Q}[x]$ di polinomi irriducibili di grado n , per ogni $n \in \mathbb{N}^*$. A tal proposito si ricorda il seguente criterio di irriducibilità:

Prop.19 (Criterio di Eisenstein) *Sia $f = a_0+a_1x+\dots+a_nx^n$ un polinomio di $\mathbb{Q}[x]$, e siano a_0, a_1, \dots, a_n numeri interi. Se esiste un numero primo p tale che:*

i) p divide a_0, a_1, \dots, a_{n-1} ;

ii) p non divide a_n ;

iii) p^2 non divide a_0 ,

allora f è irriducibile in $\mathbb{Q}[x]$.

Osservazione 20 Dal criterio di Eisenstein segue in particolare che, se p è un numero primo e $n \in \mathbb{N}$, il polinomio $f = x^n-p$ è irriducibile in $\mathbb{Q}[x]$,

verificando p rispetto ad f le ipotesi del criterio. Dunque in $\mathbb{Q}[x]$ il grado dei polinomi irriducibili può essere comunque elevato.

La proposizione che segue, pur non fornendo condizioni di irriducibilità, può essere utile nella determinazione delle radici razionali di un polinomio a coefficienti interi; sappiamo che ciò equivale a determinare eventuali fattori di grado 1.

Prop.21 Sia $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ un polinomio di $\mathbb{Q}[x]$, e siano a_0, a_1, \dots, a_n numeri interi. Se $\frac{r}{s}$ è una radice razionale di f , con r, s coprimi, allora s divide a_n e r divide a_0 . In particolare, se $a_n = \pm 1$, f ammette in \mathbb{Q} solo radici intere.

Esempio: Le eventuali radici razionali del polinomio $f = 2 + x^2 - x^3$ devono essere intere, e dividere 2: sono da ricercarsi dunque nell'insieme $\{+1, -1, +2, -2\}$ dei divisori di 2. Poichè nessuno di questi interi è radice di f , f è privo di radici in \mathbb{Q} . In particolare, poichè f ha grado 3, ciò equivale (cfr. Prop.12 iii)) all'essere f irriducibile in $\mathbb{Q}[x]$.

Massimo Comun Divisore tra polinomi a coefficienti in un campo

Sia F un campo ed f e g siano polinomi a coefficienti in F . Un polinomio $d \in F[x]$ è un massimo comun divisore tra f e g (in simboli: un M.C.D.(f, g)) se:

1. $d \mid f$ e $d \mid g$;
2. se $h \mid f$ e $h \mid g$, allora $h \mid d$.

ovvero se d è un divisore comune di f e g , diviso da tutti i divisori comuni di f e g .

Così come in \mathbb{Z} l'algoritmo delle divisioni successive permette di determinare un massimo comun divisore tra due qualsiasi interi non

entrambi nulli, l'analogo algoritmo, applicato a due polinomi non entrambi nulli, permette di individuare nell'ultimo resto non nullo un M.C.D. tra i due polinomi considerati.

Nell'anello degli interi, una volta individuato un M.C.D. d tra due interi non entrambi nulli a e b , si è osservato che tutti i M.C.D. si ottenevano moltiplicando d per gli elementi invertibili di \mathbb{Z} , vale a dire 1 e -1 . Continua a valere la stessa osservazione nell'anello dei polinomi $F[x]$. Infatti, se d è un M.C.D. tra due polinomi non entrambi nulli a coefficienti in F , tutti e soli i M.C.D. di tale coppia di polinomi si ottengono moltiplicando d per gli elementi invertibili di $F[x]$ (e quindi, come già osservato, per gli elementi non nulli di F). Pertanto, se d è un M.C.D. dei polinomi f e g , tutti e soli i M.C.D. tra f e g sono del tipo $a \cdot d$ con a elemento non nullo di F . In particolare, se c è il parametro direttore del polinomio d , il polinomio $c^{-1} \cdot d$ è l'unico M.C.D. monico tra f e g .