

# Корени на полиномите. Формули на Виет. Кратни корени.

Нека  $F$  е поле,  $f(x) \in F[x]$  е такъв полином, че  $\deg f \geq 1$ . Интересува ни дали съществува разширение  $K$  на  $F$ , съдържащо елемент  $\alpha \in K$ , такъв че  $f(\alpha) = 0$ . Такъв елемент  $\alpha$  се нариа *корен* или *нула* на полинома  $f(x)$ .

**Твърдение 1 (Безу).** *Нека  $K$  е поле,  $f(x) \in K[x]$  и  $\alpha \in K$ . Тогава  $f(\alpha) = 0 \iff x - \alpha$  делу  $f(x)$ .*

*Доказателство.* Според теоремата за деление на полиноми с частно и остатък съществуват  $q(x), r(x) \in K[x]$ , такива че

$$(*) \quad f(x) = (x - \alpha)q(x) + r(x)$$

и  $\deg r < \deg(x - \alpha) = 1$ . Последното означава, че или  $\deg r = 0$  и  $r \in K \setminus \{0\}$ , или  $\deg r = -\infty$  и  $r = 0$ . И в двата случая  $r \in K$ . Замествайки  $x = \alpha$  в равенство  $(*)$ , получаваме, че  $f(\alpha) = r$ . Сега вече  $\alpha$  е корен на  $f(x) \iff r = 0 \iff f(x) = (x - \alpha)q(x) \iff (x - \alpha) \mid f(x)$ .  $\square$

Както видяхме досега, пръстенът на целите числа и пръстенът на полиномите над поле много си приличат. Знаем, че в  $\mathbb{Z}$  всеки идеал има вида  $m\mathbb{Z} = \{mz \mid z \in \mathbb{Z}\}$  за  $m = 0, 1, \dots$ . При  $m \geq 2$  имаме, че факторпръстенът  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} = \mathbb{Z}_m$  е поле, тогава и само тогава, когато  $m$  е просто число. След малко ще видим аналогичен резултат в полиномиален пръстен над поле. Както вече видяхме според теоремата за разлагане на полиноми в произведение на неразложими, неразложимите полиноми изпълняват подобна на ролята на простите числа в пръстена  $\mathbb{Z}$ . Всичко това ни кара да очакваме, че е вярна следната

**Теорема.** Нека  $F$  е поле,  $p(x) \in F[x]$  и  $I = (p)$  е главният идеал в полиномиалния пръстен, породен от  $p$ . Нека  $\deg p \geq 1$ . Тогава факторпръстенът  $F[x]/I$  е поле, точно когато  $p(x)$  е неразложим над  $F$  полином.

*Доказателство.* Нека  $K = F[x]/I = \{g(x) + I \mid g(x) \in F[x]\}$ . Ясно е, че  $K$  е комутативен пръстен с единичен елемент  $1 + I$ .

Необходимост: нека  $K$  е поле. Тогава всеки ненулев негов елемент е обратим. Да допуснем, че полиномът  $p$  е разложим. Това означава, че  $\exists g(x), h(x) \in F[x]$ , такива че  $p(x) = g(x)h(x)$  и  $\deg g, \deg h < \deg p$ . От  $\deg g < \deg p$  следва, че  $p \nmid g$  и следователно  $g \notin I$ , т.e.  $g + I \neq I$ . Поради същите причини и  $h + I \neq I$ . Така  $g + I$  и  $h + I$  са ненулвени елементи на  $K$ . Същевременно обаче имаме, че  $(g + I) \cdot (h + I) = gh + I = p + I = I$ , защото  $p \in I$ . Това означава, че  $g + I$  и  $h + I$  са делители на нулата в  $K$  и  $K$  няма как да е поле. Противоречието доказва, че  $p$  трябва да е неразложим полином.

Достатъчност: нека  $p(x)$  е неразложим над  $F$  полином. Нека  $g + I \in K$  ( $g \in F[x]$ ) е ненулев елемент, т.e.  $g + I \neq I$ , което означава  $g \notin I$ . В такъв случай  $p \nmid g$  и в комбинация с факта, че  $p$  е неразложим, получаваме, че  $(p, g) = 1$ . За тях е изпълнено тъждеството на Безу  $up + vg = 1$  за пододящи полиноми  $u(x), v(x) \in F[x]$ . Т.к.  $up \in (p) = I$ , то получаваме  $(v + I) \cdot (g + I) = vg + I = vg + (up + I) = up + vg + I = 1 + I$ . С други думи произволен елемент  $g + I \in K$  е обратим с  $(g + I)^{-1} = v + I$ . Така  $K$  е поле.  $\square$

Следващата теорема излагаме без доказателство.

**Теорема 2.** Нека  $F$  е поле, а  $f \in F[x]$  е полином с  $\deg f \geq 1$ . Тогава съществува разширение  $K \supseteq F$  и елемент  $\alpha \in K$ , такъв че  $f(\alpha) = 0$  (т.e.  $f(x)$  има поне един корен в  $K$ ).

**Следствие 1.** Нека  $F$  е поле,  $f(x) \in F[x]$  е такъв, че  $\deg f = n \geq 1$  и има старши коефициент  $a_0$ . Тогава съществува разширение  $L$  на  $F$  и елементи  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \in L$ , които не са непременно различни, такива че

$$f(x) = a_0(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \dots (x - \alpha_n).$$

*Доказателство.* Според Теорема 2 съществува разширение  $K_1 \supseteq F$  и елемент  $\alpha_1 \in K_1$ , такъв че  $f(\alpha_1) = 0$ . Сега, според Твърдение 1  $(x - \alpha_1) \mid f(x)$ , т.e.  $f(x) = (x - \alpha_1)f_1(x)$ , където  $f_1(x) \in K_1[x]$ . Ако  $\deg f_1 \geq 1$ , то съществува разширение  $K_2 \supseteq K_1 (\supseteq F)$ , и елемент  $\alpha_2 \in K_2$ , такъв че

$f_1(\alpha_2) = 0$ . Тогава  $(x - \alpha_2) \mid f_1(x)$ , т.e.  $f_1(x) = (x - \alpha_2)f_2(x)$ , където  $f_2(x) \in K_2[x]$ . Дотук  $f(x) = (x - \alpha_1)(x - \alpha_2)f_2(x)$ . Продължавайки по същия начин, след  $n$  стъпки намираме разширение  $K_n \geq K_{n-1}$  и елемент  $\alpha_n \in K_n$ , такива че  $f(x) = (x - \alpha_1)(x - \alpha_2)\dots(x - \alpha_n)f_n(x)$ , където  $f_n(x) \in K_n[x]$ . Т.к. на всяка стъпка степента  $\deg f_i$  е с  $i$  по-малка от  $\deg f = n$ , то  $\deg f_n = 0$  или с други думи  $f_n \in K_n$  е константа. Сега от принципа за сравняване на коефициентите директно следва, че  $f_n = a_0$ . Полагаме  $L = K_n$  и  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \in L$ , а

$$f(x) = a_0(x - \alpha_1)(x - \alpha_2)\dots(x - \alpha_n).$$

□

Нека  $L_0$  е сечението на всички подполета на  $L$ , съдържащи едновременно  $F$  и елементите  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ . Ясно е, че така  $L_0$  е най-малкото подполе, което ги съдържа. То се нарича *поле на разлагане на полинома  $f(x)$  над  $F$* . В сила е, че всеки две полета на разлагане на полином  $f(x) \in F[x]$  над  $F$  са изоморфни.

Да разгледаме полиномът над поле  $F$

$$f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n \in F[x]$$

с ненулев старши коефициент  $a_0 \neq 0$  и степен  $\deg f = n \geq 1$ . Нека  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$  са всички корени на  $f(x)$ , лещажи в някакво разширение  $K \geq F$ . Следствие 1 ни дава, че

$$f(x) = a_0(x - \alpha_1)(x - \alpha_2)\dots(x - \alpha_n).$$

Използваме принципа за сравняване на коефициентите:

$$\begin{aligned} x^n : \quad & a_0 = a_0; \\ x^{n-1} : \quad & a_1 = a_0(-\alpha_1 - \alpha_2 - \dots - \alpha_n); \\ x^{n-2} : \quad & a_2 = a_0(\alpha_1\alpha_2 + \alpha_1\alpha_3 + \dots + \alpha_{n-1}\alpha_n); \\ & \dots \\ x^0 : \quad & a_n = a_0(-\alpha_1)(-\alpha_2)\dots(-\alpha_n), \end{aligned}$$

което ни дава следните връзки между корените на  $f(x)$  и неговите коефициенти:

$$\begin{aligned} \alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_n &= -\frac{a_1}{a_0}, \\ \alpha_1\alpha_2 + \alpha_1\alpha_3 + \cdots + \alpha_{n-1}\alpha_n &= \frac{a_2}{a_0}, \\ &\dots \\ \alpha_1\alpha_2 \dots \alpha_n &= (-1)^n \cdot \frac{a_n}{a_0}. \end{aligned}$$

Тези равенства се наричат *формули на Виет*. Те са  $n$  на брой и ги записваме накратко така

$$\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} \alpha_{i_1} \alpha_{i_2} \dots \alpha_{i_k} = (-1)^k \cdot \frac{a_k}{a_0}$$

за  $k = 1, 2, \dots, n$ .

Нека  $f(x) \in F[x]$  е полином над полето  $F$  от степен  $\deg f = n \geq 1$ . Нека  $\alpha$  е корен на  $f(x)$  ( $\alpha \in K \geq F$ ). Казваме, че  $\alpha$  е  $k$ -кратен корен на  $f$ , ако  $(x - \alpha)^k \mid f(x)$ , но  $(x - \alpha)^{k+1} \nmid f(x)$  (делимостта е в  $K[x]$ ). Ясно е, че  $k \in \mathbb{N}$  като  $1 \leq k \leq n$ . Ако  $k \geq 2$ , казваме, че  $\alpha$  е кратен корен, а ако  $k = 1$ , казваме че  $\alpha$  е прост корен.

Нека  $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_{n-1}x + a_n \in F[x]$ . Полиномът

$$f'(x) = na_0x^{n-1} + (n-1)a_1x^{n-2} + \cdots + 2a_{n-2}x + a_{n-1} \in F[x]$$

се нарича *производна на полинома*  $f$ . Ако  $\text{char } F = 0$ , то  $na_0 \neq 0$  и  $\deg f' = n - 1$ . Ако  $\text{char } f = p$  за някое просто число  $p$ , то в случай, че  $p \mid n$  имаме  $na_0 = 0$  и тогава  $\deg f' < n - 1$ .

Свойства:

1.  $(f(x) + g(x))' = f'(x) + g'(x)$ ,
2.  $(f(x)g(x))' = f'(x)g(x) + f(x)g'(x)$ .

За  $k \in \mathbb{N}, k \geq 2$  дефинираме  $k$ -та производна на  $f(x)$  като  $f^{(k)}(x) = (f^{(k-1)}(x))'$ .

Забележка 1: НОД на два полинома не се променя при разширение на полето  $F$ . Наистина, нека  $f, g \in F[x]$ , и  $d \in F[x]$  е такъв, че  $d = (f, g)$ . Нека  $K \geq F$  е разширение на  $F$  и в пръстена  $K[x]$  НОД на  $f$  и  $g$  е полиномът  $d_1 \in K[x]$ . Ако разглеждаме  $d$  като полином от  $K[x]$ , то веднага получаваме, че  $d | d_1$ . Освен това от тъждеството на Безу съществуват полиноми  $u, v \in F[x]$ , такива че  $uf + vg = d$ . Понеже  $d_1 | f$  и  $d_1 | g$ , то  $d_1$  дели цялата лява страна на тъждеството. Това означава, че  $d_1$  дели и дясната страна, т.e.  $d_1 | d$ . Така  $d_1 = d$ . (Равенството се достига благодарение на уговорката за еднозначност на НОД.)

Забележка 2: Полиномите  $f, g \in F[x]$  не са взаимно прости  $\iff f$  и  $g$  имат общ корен (в някакво разширение  $K \geq F$ ). Необходимост: нека  $(f, g) = d \neq 1$ , т.e.  $\deg d \geq 1$ . Тогава съществува разширение  $K \geq F$  и елемент  $\alpha \in K$ , който анулира  $d$ , т.e.  $d(\alpha) = 0$ . Но  $d | f$  и  $d | g$  и оттук следва, че  $f(\alpha) = 0$  и  $g(\alpha) = 0$ , т.e.  $\alpha$  е общ корен за  $f$  и  $g$ . Достатъчност: нека  $f$  и  $g$  имат общ корен  $\alpha \in K \geq F$ . В  $K[x]$  е изпълнено, че  $(x - \alpha) | f$  и  $(x - \alpha) | g$ . Оттук следва, че ако  $d \in K[x]$  е НОД на  $f$  и  $g$ , то  $(x - \alpha) | d$ . Според Забележка 1  $d$  се запазва и като НОД на  $f$  и  $g$  в  $F[x]$ , което означава, че  $\deg d \geq 1$  и оттук  $(f, g) = d \neq 1$ .

Забележка 3: Ако  $f$  и  $g$  имат общ корен и  $g$  е неразложим над  $F$ , то  $g | f$ . Наистина, според Забележка 2 имаме, че  $(f, g) \neq 1$ , но  $g$  е неразложим и тогава  $g | f$ .

**Твърдение 2.** Полиномът  $f(x) \in F[x]$  има кратен корен  $\iff f(x)$  има общ корен с производната си  $f'(x)$ .

*Доказателство.* Нека  $K \geq F$  и  $\alpha \in K$ . Делим  $f(x)$  на  $(x - \alpha)^2$  с частно и остатък, т.e.

$$f(x) = (x - \alpha)^2 q(x) + r(x)$$

за  $q(x), r(x) \in K[x]$  и  $\deg r < \deg(x - \alpha)^2 = 2$ . Това означава, че  $r(x)$  е полином от вида

$$r(x) = ax + b$$

за  $a, b \in K$  и така достигаме до

$$f(x) = (x - \alpha)^2 q(x) + ax + b.$$

При  $x = \alpha$  получаваме  $f(\alpha) = a\alpha + b$ . Нека сега да разгледаме производната на полинома

$$f'(x) = 2(x - \alpha)g(x) + (x - \alpha)^2g'(x) + a.$$

При  $x = \alpha$  нейната стойност е  $f'(\alpha) = a$ , с което определихме стария коефициент на  $r(x)$ . Сега  $b = f(\alpha) - a\alpha = f(\alpha) - \alpha f'(\alpha)$ , което напълно определя полинома  $r(x) = ax + b$  при произволен елемент  $\alpha \in K$ . Сега имаме, че някое  $\alpha \in K$  е кратен корен на  $f(x) \iff (x - \alpha)^2 \mid f \iff r(x) = 0 \iff a = b = 0 \iff f(\alpha) = 0$  и  $f'(\alpha) = 0$ .  $\square$

**Твърдение 3.** *Нека  $F$  е поле с характеристика  $\text{char } F = 0$ ,  $f(x) \in F[x]$ , а  $\alpha$  е елемент от разширението  $K \geq F$ . Ако  $\alpha$  е  $k$ -кратен ( $k \geq 1$ ) корен на  $f(x)$ , то  $\alpha$  е  $(k-1)$ -кратен корен на  $f'(x)$ ,  $\alpha$  е  $(k-2)$ -кратен корен на  $f''(x), \dots, \alpha$  е прост корен на  $f^{(k-1)}(x)$  и  $\alpha$  не е корен на  $f^{(k)}(x)$ .*

*Доказателство.* Достатъчно е да докажем за  $f'(x)$ . Останалото влиза в сила според правилото  $f^{(k)}(x) = (f^{(k-1)}(x))'$ . И така, нека  $\alpha$  е  $k$ -кратен корен на  $f(x)$ . Това означава, че  $(x - \alpha)^k \mid f$  и  $(x - \alpha)^{k+1} \nmid f$ . Оттук  $f(x) = (x - \alpha)^k g(x)$  за  $g(x) \in K[x]$  и  $(x - \alpha) \nmid g$ , т.e.  $\alpha$  не е корен на  $g$ . Имаме, че  $\text{char } K = \text{char } F = 0$  и следователно  $f'(x) = k(x - \alpha)^{k-1}g(x) + (x - \alpha)^k g'(x) = (x - \alpha)^{k-1}(kg(x) + (x - \alpha)g'(x))$ . Означаваме  $h(x) = kg(x) + (x - \alpha)g'(x) \in K[x]$  и по този начин  $f'(x) = (x - \alpha)^{k-1}h(x)$ . Имаме, че  $(\alpha) = kg(\alpha)$  като  $g(\alpha) \in K \setminus \{0\}$ ,  $k \in \mathbb{N}$  и  $\text{char } K = 0$  и следователно  $kg(\alpha) \neq 0$ , т.e.  $h(\alpha) \neq 0$  и  $\alpha$  не е корен на  $h(x)$ . Ако  $k = 1$ , то  $f'(x) = h(x)$  и  $f'(\alpha) = h(\alpha) \neq 0$ . Това означава, че ако  $\alpha$  е прост корен на  $f(x)$ , то  $\alpha$  не е корен на  $f'(x)$ . Нека сега  $k \geq 2$ . Тогава  $f'(x) = (x - \alpha)^{k-1}h(x)$  и  $(x - \alpha)^{k-1} \mid f'(x)$ . От друга страна  $(x - \alpha) \nmid h(x)$ , затворто  $\alpha$  не е корен на  $h(x)$  и следователно е изпълнено също и че  $(x - \alpha)^{k-1} \nmid h(x)$ . Това означава, че  $\alpha$  е  $(k-1)$ -кратен корен на  $f'(x)$  и теоремата е доказана.  $\square$

**Следствие 2.** *Нека  $f(x) \in F[x]$  е полином над полето  $F$ , което има характеристика  $\text{char } F = 0$ . Елементът  $\alpha$  на разширението  $K \geq F$  е  $k$ -кратен корен на  $f(x) \iff$  изпълнени са условията*

$$(*) \quad f(\alpha) = f'(\alpha) = \dots = f^{(k-1)}(\alpha) = 0 \text{ и } f^{(k)}(\alpha) \neq 0.$$

*Доказателство.*  $\Rightarrow$ ) Нека  $\alpha$  е  $k$ -кратен корен на  $f(x)$ . Тогава от Твърдение 3 следва, че  $f(\alpha) = f'(\alpha) = \dots = f^{(k-1)}(\alpha) = 0$  и  $f^{(k)}(\alpha) \neq 0$ .

$\Leftarrow$ ) Нека са изпълнени условията (\*) и нека  $l$  е кратността на  $\alpha$  като корен на  $f(x)$ . От Твърдение 3 имаме, че  $f(\alpha) = f'(\alpha) = \dots = f^{(l-1)}(\alpha) = 0$  и  $f^{(l)}(\alpha) \neq 0$ . Щом са изпълнени условията (\*), значи  $l = k$  и  $\alpha$  е  $k$ -кратен корен на  $f(x)$ .  $\square$

Пример:

Да се намери кратността  $k$  на числото  $\alpha = 1$  като корен на полинома

$$f(x) = x^5 - 5x^3 + 5x^2 - 1 \in \mathbb{Q}[x].$$

Имаме, че  $f(1) = 1 - 5 + 5 - 1 = 0$  и следователно  $\alpha = 1$  е корен на  $f(x)$ . Производната на  $f(x)$  е

$$f'(x) = 5x^4 - 15x^2 + 10x.$$

Имаме, че  $f'(1) = 5 - 15 + 10 = 0$  и следователно дотук 1 е поне двукратен корен. Втората производна е

$$f''(x) = 20x^3 - 30x + 10.$$

Имаме, че  $f''(1) = 20 - 30 + 10 = 0$  и по този начин 1 е поне трикратен корен на  $f(x)$ . Третата производна е

$$f'''(x) = 60x^2 - 30.$$

Имаме, че  $f'''(1) = 60 - 30 = 30 \neq 0$  и 1 не е неин корен. Така окончателно получихме, че  $\alpha = 1$  е трикратен корен на  $f(x)$ .