

EUKLEIDŮV ALGORITMUS

VSTUP: nemuloví polynomy $f, g \in \mathbb{P}[x]$

Sestavíme postupnou posloupnost polynomů

$$r_0, r_1, r_2, \dots,$$

kde $r_0 = f$, $r_1 = g$ a jsou-li známý

čtyř r_i, r_{i+1} , pak r_{i+2} získáme

neúplným dělením polynomu r_i polynomem

r_{i+1} :

$$r_i = r_{i+1} q_i + r_{i+2}, \quad r_{i+2} = 0 \text{ nebo}$$

$$\deg r_{i+2} < \deg r_{i+1},$$

pro všechna $i = 0, \dots, N-2$.

VÝSTUP: polynom $r_{N-1} \neq 0$ takový, že $r_N = 0$.

Terminální rovnost $r_N = 0$ je dosaženo po

konečném počtu kroků a platí

$$r_{N-1} = D(f, g).$$

REDUCIBILNÍ pojem je nekonstantní pojem, který je součinem dvou nekonstantních polynomů.
 IREDUCIBILNÍ pojem je nekonstantní pojem, který není reducibilní.

Teorem Budeť $f \in P[x]$ normovaný pojem.
 Pak existují normované ireducibilní polynomy g_1, \dots, g_n takové, že $f = g_1 \cdots g_n$.
 Tento rozklad je jediný.

Příklad $x^2 - 1 = (x+1)(x-1)$

$$x^2 + 1 \in \mathbb{R}[x] \quad \text{ireducibilní}$$

$$x^2 + 1 \in \mathbb{C}[x] \quad x^2 + 1 = (x+i)(x-i) \quad i^2 = -1$$

KODĚNY

memulový pojem
 Budi' $f \in \mathbb{P}[x]$ a $\xi \in \mathbb{P}$. Pokud $f(\xi) = 0$,
 ξ je KODĚN pojmom f .

Trvzení Budi' $f \in \mathbb{P}[x]$ a $\xi \in \mathbb{P}$. následující
 podmínky jsou ekvivalentní.

- (1) ξ je kořen pojmom f .
- (2) $(x - \xi) \mid f$.

Pokud $\xi \in \mathbb{P}$ se nazývá ASPOŇ k -NÁSOBNÝ KODĚN
 pojmom $f \in \mathbb{P}[x]$, jestliže platí $(x - \xi)^k \mid f$.

Pokud $\xi \in \mathbb{P}$ se nazývá k -NÁSOBNÝ KODĚN pojmom
 $f \in \mathbb{P}[x]$, jestliže $(x - \xi)^k \mid f$, ale neplatí
 $(x - \xi)^{k+1} \mid f$.

Základní věta algebry

Každý nekonzstantní pojmom $f \in \mathbb{C}[x]$ má
 aspoň jeden kořen.

Tvrzení (Vièteovy vzorce)

Budi $f = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0 \in \mathcal{C}[x]$

normovaný polynom a $\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n$ jeho kořiny
(nemusí být všechny různé). Potom

$$a_{n-1} = - \sum_{i=1}^n \xi_i$$

$$a_{n-2} = \xi_1 \xi_2 + \xi_1 \xi_3 + \dots + \xi_1 \xi_n + \xi_2 \xi_3 + \dots + \xi_2 \xi_n + \dots + \xi_{n-1} \xi_n = \sum_{\substack{i,j=1 \\ i < j}}^n \xi_i \xi_j$$

⋮

$$a_0 = (-1)^n \xi_1 \xi_2 \dots \xi_n$$

Příklad $x^2 - 5x + 6$

$$n=2, \quad a_1 = -5, \quad a_0 = 6$$

$$a_1 = -(\xi_1 + \xi_2), \quad a_0 = \xi_1 \xi_2$$

$$\xi_1 = 2, \quad \xi_2 = 3.$$

Tvrzení Budiž $f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$

polynom s celočíselnými koeficienty a

p, q nesoudilná celá čísla. Jestliž $\frac{p}{q}$

je kořenem polynomu f , potom a_0 je dělitelné p

a a_n je dělitelné q .

Hornerovo schéma pro hledání kořin
polynomů.

Lineárne polynom $f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$
 $\in \mathbb{C}[x]$.

Polynom $f' = n a_n x^{n-1} + (n-1) a_{n-1} x^{n-2} + \dots + a_1 \in \mathbb{C}[x]$

je nazývané DERIVACE polynomu f .

Lemma (1) $(f+g)' = f' + g'$

(2) $(fg)' = f'g + fg'$

(3) $(f^k)' = k f^{k-1} f'$.

Lemma Budi $k \geq 2$, $f \in \mathbb{C}[x]$ a $\xi \in \mathbb{C}$ je jeho k -násobný korien. Potom

1) ξ je $(k-1)$ -násobný korien f' ,

2) ξ je $(k-1)$ -násobný korien najvyššieho spoločného deliteľa polynomu f, f' ($D(f, f')$).

Lemma Budi $f \in \mathbb{C}[x]$ a $\xi \in \mathbb{C}$ jeho korien.

Potom ξ je 1-násobný korien polynomu

$$\frac{f}{D(f, f')} \in \mathbb{C}[x]$$

Disclaimer Budi $f \in \mathbb{C}[x]$.

1) množina všetkých korien polynomu $\frac{f}{D(f, f')}$ je rovná množine všetkých korien polynomu f .

2) všetky korieny polynomu $\frac{f}{D(f, f')}$ jsou 1-násobné!

Polynomy s reálnými koeficienty

Mějme polynom $f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{C}[x]$.

Přivádíme mu polynom $f^* = a_n^* x^n + \dots + a_1^* x + a_0^* \in \mathbb{C}[x]$.

$$z \in \mathbb{C}, \quad z = a + bi, \quad a, b \in \mathbb{R}$$

$$z^* = a - bi$$

Tvrzení 1) $(f+g)^* = f^* + g^*$

2) $(fg)^* = f^* g^*$.

Tvrzení Budiž $f \in \mathbb{R}[x]$ a $\xi \in \mathbb{C}$ je jeho kořen.

Pak komplexní sdružený čísla ξ^* je také kořen stejné rovnice.

Tvrzení Každý polynom $f \in \mathbb{R}[x]$ lichého stupně má aspoň jeden reálný kořen.

