

1. Polinomok számelmélete

Oszthatóság, egységek.

Emlékeztető

Legyen R a \mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} , \mathbb{Z} egyike. Azt mondjuk, hogy

- (1) a $g \in R[x]$ polinom *osztója* $f \in R[x]$ -nek $R[x]$ -ben, ha létezik olyan $h \in R[x]$ polinom, hogy $f(x) = g(x)h(x)$. Jelölés: $g \mid f$ (vagy néha $g \mid_{R[x]} f$).
- (2) a $g \in R[x]$ polinom *egység* $R[x]$ -ben, ha minden $R[x]$ -beli polinomnak osztója $R[x]$ -ben.

Példák

$x + 1$ osztója $x^2 - 1$ -nek $\mathbb{C}[x]$, $\mathbb{R}[x]$, $\mathbb{Q}[x]$, $\mathbb{Z}[x]$ mindegyikében.

2 osztója x -nek $\mathbb{C}[x]$, $\mathbb{R}[x]$, $\mathbb{Q}[x]$ -ben, de $\mathbb{Z}[x]$ -ben nem. $\mathbb{C}[x]$, $\mathbb{R}[x]$, $\mathbb{Q}[x]$ egységei a nem nulla konstans polinomok.

$\mathbb{Z}[x]$ egységei csak az 1 és a -1 .

Polinomok szorzatra bontása.

Cél

Polinomok szorzatra bontása, ameddig csak lehetséges. Hasonlít a számok szorzatra bontásához: $12 = 2 \cdot 2 \cdot 3$. Itt 2 és 3 *felbonthatatlan*, azaz irreducibilis számok.

Definíció-kísérlet

Egy polinomot nevezünk *irreducibilisnek* (felbonthatatlannak), ha nem lehet szorzatra bontani.

Problémák

- (1) Az x irreducibilis? $x = 1 \cdot x = (-1)(-x) = (1/2)(2x)$. Ugyanígy $2 = 1 \cdot 2$, de a 2 mégis felbonthatatlan szám.
- (2) $x^2 + 1 = (x + i)(x - i)$ valós fölött nem bontható föl. Akkor most $x^2 + 1$ irreducibilis-e, vagy sem?

Felbonthatatlan számok.

Emlékeztető számelméletből

Az egész számok között az *egységek*: 1 és -1 . Az n szám *triviális felbontása* $n = ab$, ha a vagy b egység. Vagyis $n = 1 \cdot n = n \cdot 1 = (-1)(-n) = (-n)(-1)$. Az n szám *felbonthatatlan*, ha nincs nemtriviális felbontása. A felbonthatatlanok közül kizárjuk az egységeket.

Példa: A $6 = 2 \cdot 3$ nemtriviális felbontás, mert 2 és 3 nem egység. Ezért a 6 nem felbonthatatlan. **Példa:** A 2 számnak csak triviális felbontásai vannak. Mivel 2 nem egység, ezért a 2 felbonthatatlan.

A számelmélet alaptétele: minden nullától és egységtől különböző szám *felírható* felbonthatatlanok szorzataként. Ez *egyértelmű*, ha a sorrendtől és egységszerestől eltekintünk. A **bizonyítás** fő eszköze: a *kitüntetett közös osztó*.

Irreducibilis polinomok.

Definíció

Legyen R a \mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} , \mathbb{Z} egyike.

Azt mondjuk, hogy az $f \in R[x]$ polinom $f = gh$ felbontása *triviális* ($g, h \in R[x]$), ha g és h valamelyike egység $R[x]$ -ben. Az $f \in R[x]$ polinom *irreducibilis* $R[x]$ -ben (R fölött), ha *nincs nemtriviális felbontása*, és nem egység. *Reducibilis* azt jelenti: nem egység és nem irreducibilis.

A számelmélet alaptétele polinomokra

Legyen R a \mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} , \mathbb{Z} egyike.

Minden nullától és egységtől különböző $R[x]$ -beli polinom *felírható* $R[x]$ -beli irreducibilisek szorzataként. Ez *egyértelmű*, ha a sorrendtől és egységszerestől eltekintünk.

Lásd Kiss-jegyzet, 3.2.10. Tétel, és 3.4.10. Tétel.

Példák felbontásra.

Példa

Az $f(x) = 6(x^2 - 2)(x^2 + 1) \in \mathbb{Z}[x]$ alaptétel szerinti felbontásai:

$\mathbb{C}[x]$ -ben 4 tényező:

$$(6x - 6\sqrt{2}) \cdot (x + \sqrt{2}) \cdot (x + i) \cdot (x - i)$$

$\mathbb{R}[x]$ -ben 3 tényező:

$$(6x - 6\sqrt{2}) \cdot (x + \sqrt{2}) \cdot (x^2 + 1)$$

$\mathbb{Q}[x]$ -ben 2 tényező:

$$(6x^2 - 12) \cdot (x^2 + 1)$$

$\mathbb{Z}[x]$ -ben 4 tényező:

$$2 \cdot 3 \cdot (x^2 - 2) \cdot (x^2 + 1)$$

Tanulság

A 6 nem lehet külön tényező \mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} fölött, mert egység. A $\mathbb{Z}[x]$ -ben 6 nem egység, sőt 2, 3 itt irreducibilis polinomok.

Az alaptétel bizonyítása.

Az alaptétel bizonyítása

\mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} fölött ugyanúgy, mint egész számokra:

- (1) Az euklideszi algoritmus miatt bármely két polinomnak van *kitüntetett közös osztója*.
- (2) Erre teljesül a *kiemelési tulajdonság*: $(fg, fh) = f(g, h)$ (lásd Kiss-jegyzet, 3.1.22. Tétel).

- (3) Emiatt minden irreducibilis f polinom *prímtulajdonságú*: ha $f \mid gh$, akkor $f \mid g$ vagy $f \mid h$.
- (4) Ebből következik az alaptétel *egyértelműségi* állítása (ugyanúgy, mint egész számokra).
- (5) A felbontás *létezése* fokszám szerinti indukciónal.

A $\mathbb{Z}[x]$ -beli alaptételt a $\mathbb{Q}[x]$ -beli alaptételre vezetjük vissza (Kiss-jegyzet, 2.4. Szakasz).

2. Az irreducibilitás eldöntése

Gyökök és irreducibilitás.

Tétel (Kiss-jegyzet, 3.3. Szakasz)

Legyen T a \mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} egyike.

- (1) Az $f \in T[x]$ akkor és csak akkor irreducibilis T fölött, ha nem konstans, és nem bontható $T[x]$ -ben *alacsonyabb fokú* polinomok szorzatára.
- (2) **Elsőfokú** polinom mindig irreducibilis $T[x]$ -ben.
- (3) **Másod- és harmadfokú** polinom akkor és csak akkor irreducibilis $T[x]$ -ben, ha *nincs gyöke* T -ben.
- (4) **Legalább negyedfokú** polinom, *HA* van gyöke T -ben, akkor biztosan *NEM* irreducibilis $T[x]$ -ben. *Ha nincs gyöke, attól még lehet reducibilis!* **Példa:** $\mathbb{Q}[x]$ -ben $(x^2 + 1)^2$.
- (5) Gyök létezése *elsőfokú* irreducibilis tényezőnek felel meg.

Ezek közül csak (4) igaz $\mathbb{Z}[x]$ -ben!

Irreducibilitás $\mathbb{C}[x]$ -ben.

Tétel

A $\mathbb{C}[x]$ irreducibilis polinomjai pontosan az elsőfokúak.

Bizonyítás

Ha f elsőfokú, és $f = gh$, akkor $1 = \text{gr}(f) = \text{gr}(g) + \text{gr}(h)$. Ezért g és h egyike nulladfokú, és így egység.

Megfordítva: Ha f irreducibilis, akkor legalább elsőfokú. Az *algebra alaptétele* miatt van f -nek egy $c \in \mathbb{C}$ gyöke. Ekkor $f(x) = (x - c)h(x)$ alkalmas $h \in \mathbb{C}[x]$ -re. Ez a felbontás triviális kell legyen, és ezért h egység. Tehát f tényleg elsőfokú. \square

Egy komplex együtthatós polinom irreducibilisekre való felbontását úgy kapjuk, hogy gyöktényezőkre bontjuk, és a főegyütthatót valamelyik tényezőhöz hozzácsapjuk.

Irreducibilitás $\mathbb{R}[x]$ -ben.

Tétel

Az $\mathbb{R}[x]$ irreducibilis polinomjai pontosan az elsőfokúak, továbbá azok a másodfokúak, melyeknek nincs valós gyöke.

Bizonyítás (vázlat)

Legyen $f \in \mathbb{R}[x]$ legalább elsőfokú polinom. Az *algebra alaptétele* miatt ennek van egy c komplex gyöke. Láttuk korábban: $(x - c)(x - \bar{c})$ valós együtthatós, és $f(x)$ -ből kiemelhető, ami \mathbb{R} fölötti felbontást ad. Ezért ha f irreducibilis \mathbb{R} fölött, akkor legfeljebb másodfokú.

Egy valós együtthatós polinom irreducibilisekre való felbontását úgy kapjuk, hogy gyöktényezőkre bontjuk \mathbb{C} fölött, és mindegyik nem valós gyököt párosítjuk a komplex konjugáltjával. **Példa:** $x^4 + 4 = (x^2 + 2x + 2)(x^2 - 2x + 2)$ (2.5.10. Gyakorlat).

Irreducibilitás $\mathbb{Q}[x]$ -ben.

A $\mathbb{Q}[x]$ legfeljebb harmadfokú polinomjainak irreducibilitását eldönthetjük a *raciónalis gyökteszt* segítségével.

Általános módszert nem tanulunk, az alábbi néha működik.

Schönemann–Eisenstein-kritérium (3.5.3. Gyakorlat)

Legyen f egész együtthatós, nem konstans polinom. *HA* van olyan p prímszám, amelyre

- (1) p nem osztja f főegyütthatóját;
- (2) p osztja f összes többi együtthatóját;
- (3) p^2 nem osztja f konstans tagját,

AKKOR f irreducibilis \mathbb{Q} fölött.

Példa: $21x^4 + 60x - 150$ irreducibilis \mathbb{Q} fölött ($p = 2$ jó). A $p = 3$ nem jó: $3 \mid 21$. A $p = 5$ nem jó: $5^2 \mid 150$.

A Schönemann–Eisenstein-kritérium tanulságai.

Tanulságok

- (1) *Nem igaz a megfordítása.* **Példa:** $x + 1$ irreducibilis \mathbb{Q} fölött, de nem alkalmazható rá a kritérium.
- (2) A nevezőkkel felszorozva racionális együtthatós polinomokra is alkalmazható lehet. **Példa:** $x^7 + (2/3)$.
- (3) Csak \mathbb{Q} fölötti, és *nem* \mathbb{Z} fölötti irreducibilitást biztosít. **Példa:** $9x + 18$ irreducibilis \mathbb{Q} fölött, de \mathbb{Z} fölött nem.

- (4) A kritérium miatt $x^n - 2$ irreducibilis minden $n \geq 1$ -re. Azaz létezik \mathbb{Q} fölött akárhányszor fokú irreducibilis polinom.
- (5) **Fordított Schönemann–Eisenstein-kritérium:** Ha a p prím osztja a polinom minden együtthatóját a konstans tag kivételével, és p^2 nem osztja a főegyütthatót, a polinom akkor is irreducibilis \mathbb{Q} fölött.

További módszerek \mathbb{Q} fölött.

Állítás

$f \in \mathbb{Q}[x]$ irreducibilis \mathbb{Q} fölött, ha alkalmas *eltoltja*, vagyis az $f(x + c)$ polinom irreducibilis \mathbb{Q} fölött ($c \in \mathbb{Q}$).

Példa

$x^4 + 1$ -re nem alkalmazható a Schönemann–Eisenstein.
 $(x + 1)^4 + 1 = x^4 + 4x^3 + 6x^2 + 4x + 2$, erre már igen, $p = 2$ -vel. Tehát $x^4 + 1$ is irreducibilis \mathbb{Q} fölött.

Tétel (nehéz)

Mindegyik *körosztási polinom irreducibilis* \mathbb{Q} és \mathbb{Z} fölött.

Létezik algoritmus az irreducibilitás eldöntésére \mathbb{Q} fölött, például interpoláció segítségével. Van hatékony algoritmus is.

3. Egész együtthatós polinomok

Primitív polinomok.

Emlékeztető

Az $f(x) = 6(x^2 - 2)(x^2 + 1) \in \mathbb{Z}[x]$ alaptétel szerinti felbontása $\mathbb{Z}[x]$ -ben 4 tényező: $2 \cdot 3 \cdot (x^2 - 2) \cdot (x^2 + 1)$.

Kiemeltük az együtthatók legnagyobb közös osztóját.

Definíció

Primitív polinom: együtthatóinak legnagyobb közös osztója 1.

Állítás

Minden egész együtthatós polinom egyértelműen fölírható egy primitív polinom, és egy egész szám szorzataként.

Példa: $60x^6 + 36x^4 + 90 = 6(10x^6 + 6x^4 + 15)$. Nyilván $(10, 6, 15) = 1$ (de nem páronként relatív prímelek).

Irreducibilitás $\mathbb{Z}[x]$ -ben.

Tétel (Kiss-jegyzet, 3.4.8. Tétel)

Egy $f \in \mathbb{Z}[x]$ polinom pontosan akkor irreducibilis \mathbb{Z} fölött, ha

- (1) vagy egy \mathbb{Z} -beli prímszám (mint konstans polinom),
- (2) vagy egy primitív polinom, amely \mathbb{Q} fölött irreducibilis.

Az $f \in \mathbb{Z}[x]$ polinomot a következőképpen bonthatjuk \mathbb{Z} fölött irreducibilisek szorzatára:

- (1) Kiemeljük az együtthatóinak a legnagyobb közös osztóját: $f(x) = ng(x)$, ahol g már primitív polinom;
- (2) Az n számot \mathbb{Z} -ben prímek szorzatára bontjuk;
- (3) A g polinomot $\mathbb{Q}[x]$ -ben bontjuk irreducibilisek szorzatára.

Meg lehet mutatni, hogy g felbontása is „lényegében” egész együtthatós polinomokra történik (II. Gauss-lemma, 3.4.7).