

## 5. Előadás

Emlékeztető:

$T[x]$ ,  $T$  test: pl.:  $\mathbb{R}[x]$ ,  $\mathbb{C}[x]$ ,  $\mathbb{Q}[x]$

Ereke: - a maradékos osztás eljárástól

- maradékos osztásból  $\rightarrow$  euklideszi algoritmus

- kibővített euklideszi algoritmus

- irreducibilis polinomok prímtényezőszorzata

- az irreducibilis tőkések faktorzúgja "egyértelmű" (levegőben)

- SZAT (szorzatok egyértelműsége)

Mi a helyzet  $\mathbb{Z}[x]$ -ben? (Ott pl.  $\nexists$  maradékos osztás!)

Oszthatóság:  $f, g \in \mathbb{Z}[x]$ :  $f | g \Leftrightarrow \exists h \in \mathbb{Z}[x]$   
 $g = f \cdot h$

Egység: mindenekelőtt  $\Leftrightarrow$  invertálható elem  
 $\Leftrightarrow \pm 1$

Trivialis felbontás: valamelyik tényező egység

Irreducibilis polinom: csak trivialis felbontás lehet  
 (és  $\neq 0$ ,  $\neq$  egység)

Visszavet! Test fölött:  $f = g \cdot h$  trivialis felbontás  
 $\Leftrightarrow$   
 $g$  konstans v.  $h$  konstans

(Mivel itt a nulla konstansok is egységek)

1<sup>gy</sup> test feltét:  $f = g \cdot h$  nem triviális felbontás

$\Uparrow$

$g$  és  $h$  egyszerűbb pol, mint  $f$

Ugyankezes:  $\mathbb{Z}[x]$ -ben most:  $2x+4 = 2 \cdot (x+2)$

nem triviális felbontás, mert  $g(x+2) = g(2x+4)$

$\mathbb{Z}[x]$ -ben a  $\mathbb{Z}$ -beli príms felbonthatóság

Letta fejlesz:  $\mathbb{Z}[x]$  szelvétele azt veszdél

teszdél össze:  $\mathbb{Z}$  szelvételeből és

$\mathbb{Q}[x]$  szelvételeből.

Cél: SZAT bizonyítása  $\mathbb{Z}[x]$ -ben.

Fontos leppjela volt  $\mathbb{Z}[x]$ -ben:

Def.:  $f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \in \mathbb{Z}[x]$  prím,

ha  $(a_0, \dots, a_n) = 1$ , azaz az együttesrel. príms.

$\uparrow$   
hit. közös osztó

Érvelet: 1)  $f \in \mathbb{Z}[x] \Rightarrow \exists a \in \mathbb{Z}, g \in \mathbb{Z}[x]:$

$$f(x) = a \cdot g(x), \quad g \text{ prím}$$

2)  $f \in \mathbb{Q}[x] \Rightarrow \exists q \in \mathbb{Q}, g \in \mathbb{Z}[x]:$

$$f(x) = q \cdot g(x), \quad g \text{ prím}$$

Sőt, az a felbontás lényegében egyértelmű ( $q, g(x)$  csak egyösszörösbe tehető el)

Megj.: Egyértelműség a 4. feladatban.

1. Gauss-lemma

Primitív polinomok szorzata primitív.

Biz. mod  $p$  elsőfokú: $f \in \mathbb{Z}[x] \mapsto \bar{f} \in \mathbb{Z}_p[x]$  ahol az  
egyenletet modulo  $p$  vizsgáljukEz egy szorzattétel megfeleltetése:  $\overline{f \cdot g} = \bar{f} \cdot \bar{g}$ Ha  $f, g$  primitív  $\Rightarrow \forall p$ -re:  $\bar{f}, \bar{g} \neq 0$  $\Rightarrow \overline{f \cdot g} = \bar{f} \cdot \bar{g} \neq 0 \Rightarrow f \cdot g$  primitív.(hiszen  $\mathbb{Z}[x]$  faktoriális)Tanulmányozás: ez az 1. Gauss-lemma közvetlenje.

Az ellenes Gauss-lemma:

1. Gauss-lemma (Euklidész tétel)  $p$  prímszám  $\mathbb{Z}$ -ben  $\Rightarrow$  $p$  prímszámú  $\mathbb{Z}[x]$ -ben, azaz: $p \mid f \cdot g \Rightarrow p \mid f$  vagy  $p \mid g$ .Biz. Az előző tételből, ill. annak bar. ből: $p \mid f \cdot g \Rightarrow \overline{f \cdot g} = 0$   $\mathbb{Z}_p[x]$ -ben $\Rightarrow \bar{f} = 0$  v.  $\bar{g} = 0$   $\mathbb{Z}_p[x]$ -ben $\Rightarrow p \mid f$  vagy  $p \mid g$ .Hf. Milyen következik az 1. Gauss-lemma a ~~Euklidész~~-s  
váltásból?

Gauss-lemma 2. követelménye

Legyen  $f, h \in \mathbb{Z}[x]$ ,  $f$  primitív.

T. felt.  $f \mid h$   $\mathbb{Q}[x]$ -ben (azaz  $\exists g \in \mathbb{Q}[x]$ :

$$h = f \cdot g)$$

Eldes:  $f \mid h$   $\mathbb{Z}[x]$ -ben is (azaz  $\exists$  primitív  $g \in \mathbb{Z}[x]$ ).

Biz. (Megj. Használt jellegű állítást megjelölve)

pl.:  $\mathbb{Q}[x] \subset \mathbb{R}[x]$ , v.  $\mathbb{R}[x] \subset \mathbb{C}[x]$  valószínűsége

$f, h \in \mathbb{Q}[x]$ ,  $f \mid h$   $\mathbb{R}[x]$ -ben  $\Rightarrow$

$f \mid h$   $\mathbb{Q}[x]$ -ben is

Az ottai bizonyítás a maradékos osztás letele és egyetlenségére épül.)

Tegyük fel tehát, hogy  $f \cdot g = h$ ,  $g \in \mathbb{Q}[x]$ .

Eldes:  $g = \left(\frac{s}{t}\right) \cdot g_0$ ,  $s, t \in \mathbb{Z}$ ,  $g_0$  primitív,  
 $(s, t) = 1$ .

Teljes:  $h = f \cdot g = f \cdot \left(\frac{s}{t}\right) \cdot g_0 \Rightarrow$

$$t \cdot h = s \cdot \underbrace{f \cdot g_0}_{\substack{\text{primitív} \\ \mathbb{Z}[x]}}$$

primitív az 1. G. lemma miatt

Ha  $p \mid t$ ,  $p \in \mathbb{Z}$  prímszám  $\Rightarrow$

$p \mid s$  v.  $p \mid f$  v.  $p \mid g_0$  (p primitívjelenségű,  $\beta$ -vált.  $\Rightarrow$  G. lemma miatt).

Ez viszont megallozza:  $(t, s) = 1$ ,  $f \nmid s_0$  mi-

Er ert jektív, hogy  $t$  egy  $(\pm 1) \Rightarrow$

$$g = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 \\ t \end{pmatrix}}_{\in \mathbb{Z}} \cdot g_0 \quad \text{mítt,} \quad g_0 \in \mathbb{Z}[x]. \quad \square$$

2. Gauss-lemma:  $0 \neq f \in \mathbb{Z}[x]$ ,  $f = g \cdot h$   $\mathbb{Q}[x]$ -ben

$\Rightarrow \exists g_0, h_0 \in \mathbb{Z}[x]$ , hogy:

a)  $f = g_0 \cdot h_0$

b)  $g_0$  a  $g$  me. számszora

$h_0$  a  $h$  me. számszora

Megj: Er a lemma tehát egy me. triviális

$\mathbb{Q}[x]$ -beli felbontásból me. triviális

$\mathbb{Z}[x]$ -beli felbontást csinál ( $f \in \mathbb{Z}[x]$ ).

Biz. Legyen  $g = r \cdot g_1$ ,  $r \in \mathbb{Q}$ ,  $g_1$  primitív  
 $h = s \cdot h_1$ ,  $s \in \mathbb{Q}$ ,  $h_1$  primitív

Ilyenre lehetünk, ezt láthatjuk.

Ekkor:

$$f = (r \cdot g_1) \cdot (s \cdot h_1) = \underbrace{(r \cdot s)}_{\in \mathbb{Q}} \cdot \underbrace{g_1 \cdot h_1}_{\text{primitív}} \in \mathbb{Z}[x].$$

$\mathbb{Q}$  primitív (1. Gauss-lemma)

Mivel  $g_1 \cdot h_1$  primitív, ezért  $(r \cdot s) \in \mathbb{Z}$  (ha  $f \in \mathbb{Z}[x]$ ).

(itt visszavertjük volna a 2. követelésekre is.)

$$\text{Eldes: } f = \underbrace{(r.s.g_1)}_{\substack{g_0 \\ \uparrow \\ \mathbb{Z}[x]}} \cdot \underbrace{h_1}_{\substack{h_0 \\ \uparrow \\ \mathbb{Z}[x]}}$$

Es a felinevel lehet:  $g_0$  a  $g$ -vel  
 $h_0$  a  $h$ -vel

rac. redukció.  $\square$

Köszönök azokat, hogy leírták a  $\mathbb{Z}[x]$ -beli irreducibilis polinomekat. Látjuk már pl., hogy

$p \in \mathbb{Z}$  prímszám  $\Rightarrow p$  irreducibilis  $\mathbb{Z}[x]$ -ben.

De most teljes körűt aduk.

Tétel: Legyen  $f \in \mathbb{Z}[x]$ .

$f$  irreducibilis  $\mathbb{Z}[x]$ -ben  $\Leftrightarrow$  1)  $f = p \in \mathbb{Z}$  prímszám

vagy

2)  $f$  primitív, és  
 nem konstans, és  
 $f$  irreducibilis  
 $\mathbb{Q}[x]$ -ben.

Biz.  $\Leftarrow$  1)  $p$  nyilván felbontatható:

a felbontásba csak konstansok szerepel-  
 lenek, de ezek csak triviális felbontások

2) Legyen most  $f$  me kerkes primitiv polinom,  
az inv.  $\mathbb{Q}$  felélt.

Ha  $f = g \cdot h$ , és itt  $g, h \in \mathbb{Z}[x] \Rightarrow$

a  $\mathbb{Q}[x]$ -ben irreducibilitás miatt ez két főbb

$\Rightarrow g$  v.  $h$  konstans. ( $\Rightarrow \in \mathbb{Z}$ )

$\Rightarrow g$  v.  $h$  egység, mivel  $f$  primitív.

$\Rightarrow$  T. fel.  $f \in \mathbb{Z}[x]$  irreducibilis  $\mathbb{Z}[x]$ -ben.

Ekkor:  $f = n \cdot f_0$ ,  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $f_0$  primitív  $\in \mathbb{Z}[x]$ .

Az irreducibilitás miatt ez a felbontás triviális

$\Rightarrow n$  egység ( $\Rightarrow f = \pm f_0$  primitív)

vagy

$f_0$  egység ( $\Rightarrow f = \pm n$  konstans, és  
így primitív)

Art. hull. m. eset, ha  $f$  primitív,

akkor  $\mathbb{Q}[x]$ -ben is felbonthatatlan.

Ha  $f = g \cdot h$   $\mathbb{Q}[x]$ -ben nem triviális felbontás

$\Rightarrow g, h$  fele triviális, mert  $f$  fele

A 2. Gauss lemma miatt:  $f = g_0 \cdot h_0$ , ahol

$g_0, h_0 \in \mathbb{Z}[x]$ , és  $gr\ g_0 = gr\ g$ ,  $gr\ h_0 = gr\ h$ .

Er viszont egy nem triviális felbontás adható  
 $\mathbb{Z}[x]$ -ben, az elemek felbontására f irreducibilis  
 tényezőkre.

Ezzel a tétellel belátható.

---

$\mathbb{Z}[x]$ -ben SZAT-hoz már csak egy dolgot kell:

All.  $f \in \mathbb{Z}[x]$  irreducibilis  $\Rightarrow$  prímtényezőszorzat  
 $\mathbb{Z}[x]$ -ben.

Biz. Látjuk:  $f = p \in \mathbb{Z}$  prímszám vagy  
 $f$  prímtényező, irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben.

Ha  $f = p \Rightarrow$  az 1. Gauss-tétel szerint  
 mindig létezik  $f$  prímtényezőszorzata.

Ha  $f$  prímtényező, irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben:

T. fel:  $f \mid g \cdot h$ ,  $g, h \in \mathbb{Z}[x]$ ; oszthatóság  $\mathbb{Z}[x]$ -ben  
 $\Rightarrow \mathbb{Q}[x]$ -ben is.

De  $f$  irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben  $\Rightarrow$  prímtényezőszorzat  $\mathbb{Q}[x]$ -ben

$\Rightarrow f \mid g$  v.  $f \mid h$   $\mathbb{Q}[x]$ -ben

$\Rightarrow$  Az 1. Gauss-tétel 2. következménye miatt:

az oszthatóság fennáll  $\mathbb{Z}[x]$ -ben is.  $\square$

---



Tétel:  $\mathbb{Z}[x]$ -ben érvényes a szorzattal osztékoszték:

$\forall f \in \mathbb{Z}[x], f \neq 0, f \neq \text{egys. polinom}$

$\exists f = f_1 \cdots f_k$  felbontása, ahol  $f_i \in \mathbb{Z}[x]$  irr., és ez a felbontás lényegében (sorrendtől és egységektől eltekintve) "egyetlen".

Biz: Az egyetlen a feladat minden

höz képest abba, hogy  $\forall$  irr. polinom primitív lesz. (lásd  $\mathbb{Z}, \mathbb{T}[x]$  esetét).

Csak a felbontatlóságot kell igazolni.

$f = m \cdot f_0$ , ahol  $m \in \mathbb{Z}, f_0$  primitív.

$m = p_1 p_2 \cdots p_k$  a  $\mathbb{Z}$ -beli SZAT-ból;

↑  
primitív

$p_i$ -k irr. -ok  $\mathbb{Z}[x]$ -ben is.

$f_0 = f_1 \cdot f_2 \cdots f_t$   $\mathbb{Q}[x]$ -beli felbontás irr. -ok

↑ ↑ ↑

felbontatlanság (→ nem konstansok)

} 2. Gauss-lemma, (több tényezőre, indukcióval)

$f_0 = f_1' f_2' \cdots f_t'$   $\mathbb{Z}[x]$ -beli felbontás, ahol

$f_i' = c \cdot f_i, c \in \mathbb{Q}$ .

De akkor  $f_i'$  is felbontatlanság  $\mathbb{Q}[x]$ -ben, és  $\square$   
mivel primitív (mert  $f_0$  is primitív)  $\Rightarrow f_i' \in \mathbb{Z}[x]$  irr.

Megjegyzés: Az előző feladatot  $(\mathbb{Z}[x] \xrightarrow{\varphi} \mathbb{Z})$   
 $\xrightarrow{\psi} \mathbb{Q}[x]$   
 átküldése is nyersidőleges:

Ha  $R$  kommutatív, nulltormentes egységeles gyűrű  
 ("nullszoros" gyűrű); és legyen  $\mathbb{Q}$  az  $R$  hányadosteste:

Ha  $R$  degtételes, akkor:

$R[x]$  degtételes  $\iff R$  degtételes  
 $\iff \mathbb{Q}[x]$  degtételes

Tétel (biz. nélkül)  $R$  nullszoros gyűrű degtételes  
 $\implies R[x]$  is degtételes.

Következmény:  $T[x_1, x_2, \dots, x_n]$  degtételes  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

Biz.: Indukcióval:  $T[x_1]$  degtételes  $\rightsquigarrow T[x_1, x_2]$   
 degtételes

$T[x_1, \dots, x_{n-1}]$  degtételes  $\rightsquigarrow T[x_1, \dots, x_n]$   
 degtételes.

Láttuk:  $\mathbb{Z}[x]$  degtéleteset  $\mathbb{Q}[x]$  degtéleteséből  
 kapjuk meg. De van több a noszt magba is.  
 $\mathbb{Z}[x]$  nosztet  $\mathbb{Q}[x]$  degtéletesére.

## Schönemann-Eisenstein-kritérium

$f \in \mathbb{Z}[x]$ , nem konstans,  $f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ .

Tegyük fel, hogy  $\exists p \in \mathbb{Z}$  prímszám, melyre:

a)  $p \nmid a_n$

b)  $p \mid a_0, \dots, a_{n-1}$

c)  $p^2 \nmid a_0$

Ekkor  $f$  irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben.

Biz.: Vegyük az 1. Gauss-lemmát modulo  $p$

mod  $p$ -et:  $f \mapsto \bar{f}$ .

T. fel:  $f$  nem irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben  $\Rightarrow$

$$f = g \cdot h, \quad \text{ahol } g, h \in \mathbb{Q}[x] \text{ algebraikusan felbontható, mert } f.$$

2. Gauss lemma

$$\Rightarrow f = g_0 \cdot h_0, \quad \text{ahol } g_0, h_0 \in \mathbb{Z}[x], \text{ és } g_0, h_0 \text{ is dekomponálható felül.}$$

Vegyük az együtthatókat modulo  $p$ :

$$\bar{f} = \overline{g_0 \cdot h_0} = \bar{g}_0 \cdot \bar{h}_0 \quad \mathbb{Z}_p[x]\text{-ben.}$$

(Tudjuk:  $f \mapsto \bar{f}$  szorítást).)

AS24

A feltételből kiindulva:

$$\text{gr } f = \text{gr } \bar{f}_g \quad \text{ha} \quad p \nmid a_n.$$

$$\text{Módszer: } \bar{f} = c \cdot x^m \quad (\text{ahol } m = \text{gr } f), \quad c \in \mathbb{Z}_p \neq 0$$

Mivel  $\mathbb{Z}_p[x]$  egységelemes,  $c \cdot x^m$  ontól csak  $c \cdot x^k$  alakú lehet, ahol  $c \in \mathbb{Z}_p$  minden  $k$ -ra.

$$\text{Erősebbé: } \begin{aligned} \bar{g}_0 &= c_1 \cdot x^k \\ \bar{h}_0 &= c_2 \cdot x^l \end{aligned} \quad k+l=m, \quad 1 \leq k, l < m$$

De erősebbé jellel, legyen  $g_0, h_0 \in \mathbb{Z}[x]$  konstans tagjai nélkül  $p$ -vel (ha  $\bar{g}_0, \bar{h}_0$ -két választjuk)

$$\Rightarrow f = g_0 \cdot h_0 \quad \text{konstans tagjai nélkül } p^2\text{-vel } \nmid$$

Teljesen  $f$  irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben.

Megjegyzés: 1)  $f$  irreducibilitása  $\mathbb{Z}[x]$ -ben nem következik a feltételből (pl.:  $2x+6$  és  $p=3$  jó, de  $2x+6=2(x+3)$ )

2) A Sch. E. krit. nem megfelelő!!!

Pl.:  $x^2+1$  nem teljesíti a feltételt, de mégis irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben.

## Körsíri polinomi

Egy fős polinomostállyal ismeredint meg.

Előfeltétel: 1)  $z \in \mathbb{C}$   $n$ -edik egységjel, ha

$$z^n = 1. \quad \text{Trinj. alakja: } z = \cos\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right) + i \sin\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right).$$

2)  $z$  primitív  $n$ -edik egységjel, ha  $n$ -edik egységjel, és nem  $k$ -edik egységjel semleges  $k < n$ -re sem. (Csoporthullék:  $z$  pedig  $n$  a  $\mathbb{C}$  szerinti csoportja)

Illyenkor:  $z$  primitív  $n$ -edik egységjel  $\Rightarrow$

$\forall$   $n$ -edik egységjel  $z$ -vel feladja.

Trinj. alakból:  $z = \cos\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right) + i \sin\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right)$  primitív,

ha  $(k, n) = 1$ , azaz  $k$  és  $n$  relatív príma.

Ebből következik:  $n$ -edik egységjelök száma:  $n$

prim.  $n$ -edik egységjelök száma:  $\varphi(n)$

↑  
Euler-függvény

$$\varphi(n) = \{k \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq k \leq n, (k, n) = 1\}.$$

Pl.: Prim. egységjelök:

$$n = 1: \quad z = 1$$

$$n = 2: \quad z = -1$$

$$n = 3: \quad z_1 = -\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2}$$

$$z_2 = -\frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2}$$

$$n = 4: \quad z_1 = i \text{ és } z_2 = -i.$$

Def.  $\phi_n(x) \in \mathbb{C}[x]$  az  $n$ -edik polinom, melynek (egyenes) gyökei a komplex primitív  $n$ -edik egységgyökök:

$$\phi_n(x) = (x - \xi_1)(x - \xi_2) \cdots (x - \xi_{\varphi(n)})$$

↑ ↑ ↑  
az  $n$ -edik primitív  $n$ -edik egységgyökök.

Példák:  $\phi_1(x) = x - 1$

$$\phi_2(x) = x + 1$$

$$\phi_4(x) = (x - i)(x + i) = x^2 + 1$$

$$\phi_3(x) = \left(x + \frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2}\right) \left(x + \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2}\right) = x^2 + x + 1$$

Vegyük észre:  $\phi_n(x) \in \mathbb{C}[x]$ ,  $\xi_i$ -k általában „nagyon nem valósak”, de  $\phi_n(x)$  — a fenti példákban — valós, sőt racionális együtthatós, sőt: egész együtthatós!

Tétel:  $\phi_n(x) \in \mathbb{Z}[x]$ , minden  $n$ -re.

Biz. előbb egy leme a  $\phi_n(x)$  meltről állatható.

Leme:  $n \geq 1$ -re: 
$$x^n - 1 = \prod_{d|n} \phi_d(x)$$

Ba.1  $x^n - 1 = (x - z_1) \dots (x - z_n)$ , ahol

$z_i$  az ~~az~~  $n$ -edik egyenlőséggyök.

Könnyen győződik meg arról, hogy a pozitív  $d$ -ek is egyenlőséggyökök  $\forall d | n$ -re:

$$\{z_1, \dots, z_n\} = \{z \in \mathbb{C} \mid \sigma(z) \neq n\} = \{z \in \mathbb{C} \mid \sigma(z) = d \mid n\}$$

↑  
multiplicatív marad

$$= \{z \in \mathbb{C} \mid \sigma(z) = d_1\} \cup \{z \in \mathbb{C} \mid \sigma(z) = d_2\} \cup \dots$$

$d_1, d_2, \dots, d_k$  az  $n$  pozitív osztói

Ez pontosan azt jelenti, hogy:

$$x^n - 1 = \phi_{d_1}(x) \phi_{d_2}(x) \dots \phi_{d_k}(x), \text{ ahol}$$

$d_1, \dots, d_k$  az  $n$  összes osztója,

hiszen: 
$$\phi_{d_i}(x) = \prod_{\sigma(\xi_j) = d_i} (x - \xi_j)$$

Köv: 
$$\phi_n(x) = \frac{x^n - 1}{\prod_{\substack{d|n \\ d \neq n}} \phi_d(x)}$$

Ez a képlet lehetővé teszi az  $\phi_n$  meghatározását az  $\phi_d$  meghatározásánál.

A tétel bizonyítása: Indukciósul  $n$ -re.

$\phi_1(x) = x - 1$  - igaz az állítás.

$\phi_n(x) = \frac{x^n - 1}{\prod_{\substack{d|n \\ d \neq n}} \phi_d(x)}$  ; itt indukciósul:  
 $\phi_d(x)$  osztó, egye együtthatós

$\leadsto \mathbb{C}[x]$ -be:  $\prod_{\substack{d|n \\ d \neq n}} \phi_d(x) \mid x^n - 1$  világos

indukciósul:  $\in \mathbb{Z}[x]$ , osztó

$\leadsto \mathbb{Z}[x]$ -be is osztó maradékos osztás, mivel 1 a főegyütthatós.

$\leadsto a$  legkisebb polinom  $\in \mathbb{Z}[x]$ , osztó.

Példa:  $\phi_6(x) = \frac{x^6 - 1}{\phi_1(x)\phi_2(x)\phi_3(x)} = \frac{x^6 - 1}{(x-1)(x+1)(x^2+x+1)} = x^2 - x + 1$

Tétel:  $\phi_n(x)$  irreducibilis  $\mathbb{Z}[x]$ -be és  $\mathbb{Q}[x]$ -be.

Nem bizonyított, csak az  $n=p$  prímszám esetet.

(Vegyük észre, hogy  $\phi_n(x)$  osztó  $\Rightarrow$  primitív  $\Rightarrow \mathbb{Z}[x]$ -beli és  $\mathbb{Q}[x]$ -beli irreducibilitás ekvivalens)



Igoroljék:  $\phi_p(x)$  irreducibilis  $\mathbb{Z}[x]$ -ben és  $\mathbb{Q}[x]$ -ben.  
( $p$  prímszám)

Biz. Szeged-állítás:  $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ ,  $g(x) = f(x+c) \in \mathbb{Z}[x]$ ,  
ahol  $c \in \mathbb{Z}$  tetszőleges. (Vegyük észre:  $gr\ f = gr\ g$ .)

Ekkor:  $f$  irr.  $\Leftrightarrow g$  irr.

Biz. Elég az egyik irányt bizonyítani, mert

$$g(x) = f(x+c) \rightsquigarrow f(x) = g(x-c)$$

szimmetriával bebizonyítható.

T. fel:  $f(x) = f_1(x) \cdot f_2(x)$  nem triviális felbontás.

$$\rightsquigarrow f(x+c) = f_1(x+c) \cdot f_2(x+c)$$

$$g(x) = g_1(x) \cdot g_2(x)$$

Ha belátjuk  $f$  nem irr.  $\Rightarrow g$  sem irr.  $\square$

(Vigyázat: másodfokú bebizonyítással már  
charakterizálhatjuk az irreducibilitást:

$$f(x) = x; \quad g(x) = f(x^2-1) = x^2-1 = (x-1)(x+1)$$

Teljesen irr.  $\phi_p(x) = \frac{x^p-1}{x-1} = x^{p-1} + \dots + x + 1$

A relatív legkisebb  $d/p \rightsquigarrow d=1$ .  
 $d \neq p$

Megmutatjuk, hogy a  $\Psi(x) = \Phi_p(x+1)$  polinome teljesülnek a Sch.-Eisenstein-krit. feltételei.

$$\text{Ugyanis: } \Phi_p(x+1) = \frac{(x+1)^p - 1}{(x+1) - 1} = \frac{x^p + \binom{p}{1}x^{p-1} + \dots + \binom{p}{p-1}x + 1 - 1}{x} =$$

$$= x^{p-1} + \binom{p}{1}x^{p-2} + \dots + \binom{p}{p-1}$$

De itt  $p \mid \binom{p}{i} \quad \forall 1 \leq i \leq p-1$ , azaz

$$\text{és } p^2 \nmid \binom{p}{p-1}, \quad p^2 \nmid 1$$

↑  
főegysége

$\Rightarrow \Psi(x) = \Phi_p(x+1)$  irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben  
(és  $\mathbb{Z}[x]$ -ben is a redukció miatt)

$\Rightarrow \Phi_p(x)$  is irreducibilis  $\mathbb{Q}[x]$ -ben és  
 $\mathbb{Z}[x]$ -ben.  
 ↑  
 s.d.l.l.t.s

Megjegyzés: A fenti módszer nevezet "eltolt S-E-  
kritérium" is.