

$$n = p_1 \cdot \dots \cdot p_t$$

15.03.2018

## Algebra - curs 4 -

$K$  corp comutativ. Inelul de polinoame  $K[x]$

Prop.  $I \trianglelefteq K[x] \Rightarrow I = \{ f \cdot K[x] = \{ f \cdot g \mid g \in K[x] \} \}$   
 $\exists f \in K[x] \text{ a.i.}$

Analogia  $K[x] \rightarrow \mathbb{Z}$

Th. împ cu rest. numere întregi

$a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0, \Rightarrow \exists q, r \in \mathbb{Z} \text{ a.i. } a = b \cdot q + r, 0 \leq r < |b|$

Th. împ. cu rest polinoame

$f, g \in K[x], g \neq 0 \Rightarrow \exists q, r \in K[x] \text{ a.i. } f = g \cdot q + r,$   
 $\text{grad } r < \text{grad } g$

În  $\mathbb{Z}$ :  $\forall m \in \mathbb{Z}, m \neq 0$  se scrie  $m = \pm p_1^{a_1} \cdot \dots \cdot p_r^{a_r}$ ,  $p_i$  - prim  
 $m \neq \pm 1$

Scrisura e unică, dar ordinea factorilor nu.  
 $\forall i, j = 1, r$

Teorema fundamentală a aritmeticii

Def.  $f \in K[X]$ ,  $\text{grad } f \geq 1$  se numeste ireductibil  
 dacă  $f$  nu se poate scrie  $f = g \cdot h$ ,  $g, h \in K[X]$   
 și  $\text{grad } g < \text{grad } f$ ,  $\text{grad } h < \text{grad } f$ .  
 polinomul ireductibil  $\mapsto$  nr prim din  $\mathbb{N}$

Analogul th. fundamentale a aritmeticii  $pK[X]$   
 $\forall f \in K[X]$ ,  $f \neq 0$ ,  $\text{grad } f \geq 1$  se scrie „unic” ca  
 produs de polinoame ireductibile.

Se înțelege prin „unic”?  $f = f_1 \cdot f_2 \cdots f_n$ ,  $f_j \in K[X]$  ireductibil  
 Obs. 1.  $U(\mathbb{Z}) = \{\pm 1\}$   $= (k \cdot f_1) \left( \frac{1}{k} \cdot f_2 \right) \cdot f_3$

Obs. 2.  $U(K[X]) = \{k \in K^*\}$

Dem obs. 2. „ $\supseteq$ ”  $k \cdot k^{-1} = 1$

„ $\subseteq$ ” Fie  $f \in U(K[X]) \Rightarrow \exists g \in K[X]$  a.i.  
 $f \cdot g = 1 \Rightarrow \text{grad } f + \text{grad } g = 0 \Rightarrow$   
 $\text{grad } g = \text{grad } f = 0$ ,  $f \in K^*$

Contraexemplu:  $\mathbb{Z}_{100}[X]$   $(\overline{3} + \overline{10}x)(\overline{a} + \overline{b}x) = \overline{1}$

$$\overline{3} \cdot \overline{a} = \overline{1} \quad | \quad \overline{10} \cdot \overline{b} = \overline{0}, \quad b = 10k, k \in \mathbb{Z}$$

$$\begin{array}{l} 33 \cdot 3 = -1 \\ (-33) \cdot 3 = 1 \end{array} \quad \Rightarrow \quad a = 67$$

$$\overline{3}\overline{b} + \overline{10}\overline{a} = \overline{0} \quad \overline{30}k + \overline{670} = \overline{0} \Rightarrow \overline{30}k = \overline{30}$$

$$\text{Aleg } k=1 \quad 100 \mid 30(k-1) \Rightarrow 10 \mid k-1$$

Adaos:  $f \in K[X]$ ,  $\text{grad } f \geq 1 \mid \Rightarrow f$  se scrie unic

$$f = k \cdot f_1 \cdot f_2 \cdots f_n, \quad k \in K^*$$

$f_j$  ireductibil și monic,  $\forall j = \overline{1, n}$

Ex:  $(R, +, \cdot)$  inel comutativ,  $u \in U(R)$   
 $x$  nilpotent nea sa demonstrăm că  
 $\exists m \in \mathbb{N}^*$  a.ă.  $x^m = 0$ . Arătați că  $u+x \in U(R)$ .

$$u^m = u^{m-1} \cdot x^m = (u-x)(u^{m-1} + u^{m-2}x + \dots + u x^{m-2} + x^{m-1})$$

$$(-x)^m = 0 \quad (\text{din faptul că } x^m = 0)$$

$$u^m - (-x)^m = (u+x)(\dots)$$

$\Rightarrow u+x$  inversabil

singularitic-monark

$g \in K[X]$  se numește monic dacă

$$g(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0$$

O altă analogie CMMDC

$\mathbb{Z}$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $(a, b) \neq (0, 0)$  ptr că 0 divide orice nr natural.  $d(a, b)$  e cel mai mare divizor comun al numerelor  $a$  și  $b$ .

$$d \in \mathbb{N}^* \begin{cases} d|a \text{ și} \\ d|b \end{cases} \quad (\forall e \in \mathbb{Z}, e|a \text{ și } e|b \Rightarrow e|d)$$

$K[X]$   $f, g \in K[X]$  nu ambele 0.

$h = (f, g)$  = c. m. m. d. c al polinoamelor  $f, g$   
 $\uparrow$   
 $K[X]$  monic

$$\begin{cases} h|f \\ h|g \end{cases}$$

$$\begin{cases} h|f \\ h|g \end{cases}$$

$$\text{dacă } h_1|g \text{ și } h_1|f \Rightarrow h_1|h$$

T:  $\exists$  c. m. m. d. c pentru  $f, g$  și se calculează după aceeași regulă ca în  $\mathbb{Z}$ .

$$f = k_1 \cdot f_1^{a_1} \cdot f_2^{a_2} \dots f_n^{a_n}, \quad f_i \text{ - ireductibile monic}$$

$$g = k_2 \cdot g_1^{b_1} \cdot g_2^{b_2} \dots g_s^{b_s}, \quad g_j \text{ - ireductibile monic}$$

$$k_1 \in K^*, a_j \in \mathbb{N}^*, \forall j=1, n$$

$$b_j \in \mathbb{N}^*, \forall j=1, s$$

$$f_i \neq f_j \text{ pt } i \neq j$$

$$g_i \neq g_j \text{ pt } i \neq j$$

$$(f, g) = \prod (\text{factori ireductibili comuni la puterea cea mai mica})$$

Dacă nu există factori ireductibili comuni pentru  $f, g \Rightarrow (f, g) = 1$ .

$$(21, 36) = 3.$$

$$m, n \in \mathbb{Z}$$

$$3 = 21m + 36n \Rightarrow 1 = 7m + 12n \Rightarrow 1 = 7 \cdot (-5) + 12 \cdot 3$$

$$3 = 21(-5) + 36 \cdot 3$$

Teoremă  $\forall a, b \in \mathbb{Z} (a, b) \neq (0, 0)$

$$\exists m, n \in \mathbb{Z} \text{ a.i. } am + bn = (a, b)$$

Dem bazată pe th. împărțirii cu rest.

Analog ptr polinoame  $K[X], f, g \in K[X], h = (f, g)$

$$\exists f_1, g_1 \in K[X] \text{ a.i. } f \cdot f_1 + g \cdot g_1 = (f, g)$$

Algoritmul RHO al lui Pollard nu examinează

RSA  $m = p \cdot q$ . Scop  $m \in \mathbb{N}$  număr compus și vrem să găsim factori netriviali

$f \in \mathbb{Z}[X]$ , grad  $f = 2$ . Aici se folosește  $f(x) = x^2 + 1$

Alegem  $x_0 \in \mathbb{Z}$  arbitrar.  $x_{m+1} = f(x_m) \pmod{m}$