

# Wybrane Zagadnienia Algebry

Rafał Włodarczyk

INA 6, 2026

## Contents

<b>1</b>	<b>Lecture I</b>	<b>2</b>
1.1	Grupa . . . . .	2
1.2	Pierścień . . . . .	2
1.3	Ciało . . . . .	2
1.4	Ideał . . . . .	3
1.5	Relacja Równoważności . . . . .	3
1.6	Pierścień Ilorazowy . . . . .	3
1.7	Dziedzina Całkowitości . . . . .	3
1.8	Dziedzina Euklidesowa . . . . .	4
<b>2</b>	<b>Wykład II</b>	<b>4</b>
2.1	Wielomiany . . . . .	4
2.2	Ideały . . . . .	4
2.3	Algorytm Euklidesa . . . . .	5
2.4	Częściowy porządek . . . . .	5
<b>3</b>	<b>Wykład III</b>	<b>6</b>
3.1	Multiindeksy . . . . .	6
3.2	Współczynniki multimianowe . . . . .	6
<b>4</b>	<b>Wykład IV</b>	<b>7</b>

# 1 Lecture I

## 1.1 Grupa

Magma nazywamy parę  $(X, +)$ , gdzie  $+ : X \times X \rightarrow X$ .

- Magma + łączność = półgrupa
- Półgrupa + el. neutralny 0 = monoid
- Monoid + elementy odwrotne = grupa
- Grupa + przemienność = grupa abelowa

## 1.2 Pierścień

Pierścieniem nazywamy  $R = (X, +, \cdot, 0)$ , gdy:

- $(X, +, 0)$  jest grupą abelową
- $(X, \cdot)$  jest półgrupą
- $(\forall a, b, c \in X) \quad a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$
- $(\forall a, b, c \in X) \quad (a + b) \cdot c = a \cdot c + b \cdot c$

Jeśli  $(X, \cdot)$  jest przemienne, to pierścień  $R$  nazywamy przemianym.

Jeśli  $1 \in X : (X, \cdot, 1)$  jest monoidem, to  $R$  nazywamy pierścieniem z jedyneką.

**Operacje na pierścieniach**  $R = (X, +, \cdot, 0)$  - pierścień,  $\alpha, \beta \in X$  to:

$$\alpha A + \beta B = \{\alpha \cdot a + \beta \cdot b : a \in A, b \in B\}$$

Przykład  $(2\mathbb{Z}, +, \cdot, 0)$  - pierścień przemianym bez 1.

Przykład  $(M_{2 \times 2}, +, \cdot, 0, 1_2)$  - pierścień macierzy rzeczywistych  $2 \times 2$  odwracalne - pierścień z jedyneką, ale nie przemianym.

## 1.3 Ciało

Jeśli  $(X - \{0\}, \cdot, 1)$  jest grupą abelową to nazywamy to **ciałem**.

Jeśli  $p$ -pierwsza to  $(\mathbb{Z}_p, +_p, \cdot_p, 0, 1)$  jest ciałem.

Jeśli  $R = (X, +, \cdot, 0)$  oraz  $A$  niepusty taki, że  $A \cap X = \emptyset$ . Określamy rozszerzenie  $R$  o  $A$ :

$$R[A] - \text{najmniejszy pierścień który zawiera } R \cup A$$

Jeśli  $|A| = n \in \mathbb{N}$  to dla  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ :

$$R[A] = R[a_1, a_2, \dots, a_n]$$

Pierścień Gaussa  $(\mathbb{Z}[i], +, \cdot, 0, 1)$ ,  $\mathbb{Z}[i] = \{a + bi : a, b \in \mathbb{Z}\}$

Liczby Dualne  $\mathbb{R}[\varepsilon] = (D, +, \cdot, 0, 1)$ ,  $D = \{a + b\varepsilon : a, b \in \mathbb{R}\}$ ,  $\varepsilon \notin \mathbb{R}$ ,  $\varepsilon^2 = 0$

Liczby Podwójne  $(P, +, \cdot, 0, 1)$ ,  $P = \{a + bj : a, b \in \mathbb{R}\}$ ,  $j \notin \mathbb{R}$ ,  $j^2 = 1$

Liczby Zespólone  $\mathbf{C} = \mathbf{R}[i] = (\mathbf{C}, +, \cdot, 0, 1)$

Pierścień wielomianów o zm.  $x : x \notin K, K[x] = \{\sum_{i=0}^n a_i x^i : n \in \mathbb{N} (\forall i = 0, 1 \dots n), a_i \in K\}$

Pierścień wielomianów w zm. zm.  $x, y K[x, y] = \{\sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^m a_{ij} x^i y^j : a_{ij} \in K\}$

Def.  $R = (X, +, \cdot)$  - pierścień.  $A \subseteq X$ . Określamy ideał:

$$\langle A \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^{n \in \mathbb{N}} r_i \cdot a_i : r_i \in X, a_i \in A \right\}$$

$A$  - może być nieskończony. Jeśli  $A = \{a_1, \dots, a_k\}$  to  $\langle A \rangle = \{\sum_{i=1}^k r_i \cdot a_i : r_i \in X\}$

$\langle 2 \rangle$  w  $\mathbb{Z} : \langle 2 \rangle = 2\mathbb{Z}$

$\langle x-1 \rangle$  w  $\mathbb{R}[x] : \langle x-1 \rangle = \{(x-1)w(x) : w(x) \in \mathbb{R}[x]\}$

$R = (X, +, \cdot, 0)$  - pierścień.  $d|a \equiv (\exists b \in X) d \cdot b = a$

$d \in \text{NWD}(a, b) \equiv (d|a \wedge d|b) \wedge (\forall x)((x|a \wedge x|b) \implies x|d)$

$d \in \text{NWW}(a, b)$  ćwiczenia

$a, b \in \mathbb{Z}[i] \langle a, b \rangle = \langle c \rangle \equiv c \in \text{NWD}(a, b)$

$\langle a \rangle \cap \langle b \rangle = \langle c \rangle \equiv c \in \text{NWW}(a, b)$

## 1.4 Ideał

$R = (X, +, \cdot, 0)$  - pierścień przemienny.  $\emptyset \neq I \subseteq X$ .  $I$  nazywamy ideałem w  $R$ , gdy:

1.  $(\forall a, b \in I) a - b \in I$
2.  $(\forall r \in X) (\forall a \in I) r \cdot a \in I$

$I = \{0\}$  - ideał trywialny,  $I = X$  - ideał niewłaściwy.

$\langle A \rangle$  - najmniejszy ideał w  $R$  zawierający  $A$ .

## 1.5 Relacja Równoważności

Niech  $R$  - pierścień, a  $I \in \text{ID}(R)$ ,  $a, b \in R$

$$a \equiv b \iff (a - b) \in I$$

Gdzie  $\equiv$  jest relacją równoważności.

## 1.6 Pierścień Ilorazowy

$R/\equiv$  nazywamy pierścieniem ilorazowym z działaniami i el neutralnym określonymi naturalnie.

## 1.7 Dziedzina Całkowitości

Pierścień  $R$  to dziedzina całkowitości gdy  $(\forall u, v \in R) u \cdot v = 0 \implies (u = 0 \vee v = 0)$

$\mathbb{Z}_7[x] \implies w(x) = x^7 - x$  (MTF)  $(\forall x \in \mathbb{Z}_7) w(x) = 0$

## 1.8 Dziedzina Euklidesowa

Nazywamy dziedzinę całkowitości  $(X, +, \cdot, 0)$ , że  $\exists N : X \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $N(0) = 0$ , takie, że

1.  $(\forall a, b \in X) (b \neq 0) \implies [(\exists q, r \in X) a = q \cdot b + r \wedge (r = 0 \vee N(r) < N(b))]$
2.  $(\forall a, b \in X) (b \neq 0) \implies N(a) \leq N(a \cdot b)$

Uwaga. Jeśli istnieje  $n$  które spełnia 1 to istnieje  $\tilde{N}$ , które spełnia 1,2.

Uwaga.  $N$ ,  $N$  które spełnia 1, 2 nazywamy normą dziedziny euklidesowej  $R \in \text{EUCL}$

Przykład: w  $\mathbb{Z}$ :  $N(k) = |k|$

Przykład: w  $\mathbb{Z}[i]$ :  $N(a + bi) = a^2 + b^2$

## 2 Wykład II

by Michał Waluś

**Fakt:**

$$\mathbb{C} \simeq \left\{ \begin{bmatrix} a & -b \\ b & a \end{bmatrix} : a, b \in \mathbb{R} \right\}$$

Przykład:  $\langle a + bi \rangle$  w  $\mathbb{Z}[i]$

$$\langle a + bi \rangle = \{(a + bi)(x + yi) : x, y \in \mathbb{Z}\} = \{(a + bi)\sqrt{N(x + y)} \cdot O_\varphi : x, y \in \mathbb{Z}\}$$

gdzie  $O_\varphi$  to obrót o jakiś kąt  $\varphi$ ,  $\tan \varphi = \frac{y}{x}$ .

### 2.1 Wielomiany

Przykład.  $K[x]$ ,  $K$  - ciało.  $f \in K[x] \implies N(f) = \deg(f)$ .

Jak sprawdzić kiedy  $f \in K[x]$  spełnia  $f \equiv 0$ ?

**Fakt:**  $f \equiv 0 \iff (\exists A \in K)(|A| > \deg(f) \wedge (\forall x \in A)f(x) = 0)$

**Def.** Jeśli  $f \in K[x]$ ,  $f = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ ,  $a_n \neq 0$ , to określamy wiodący jednomian  $LT(f) = a_n x^n$ . ( $LT(0) = 0$ )

### 2.2 Ideały

**Def.** Dziedzinę całkowitości  $\mathcal{R}$  nazywamy dziedziną ideałów głównym ( $PID$  - *Perfect Ideal Domain*), jeśli

$$(\forall \mathcal{I} \in ID(\mathcal{R}))(\exists a)\mathcal{I} = \langle a \rangle$$

**Fakt:** W dziedzinach euklidesowych  $\langle a, b \rangle = \langle c \rangle \iff c \in NWD(a, b)$

**Fakt:**  $d|a \iff \langle a \rangle \subseteq \langle d \rangle$

**Wniosek:**  $(d|a \wedge d|b) \iff \langle a, b \rangle \subseteq \langle d \rangle$

**Fakt:** w  $\mathcal{R} \in EUCL$ , dla  $b \neq 0$ ,  $a = b \cdot q + r$  mamy  $\langle a, b \rangle = \langle b, r \rangle$

## 2.3 Algorytm Euklidesa

**Tw. (Euklides)** Jeśli  $NWD(n, m) = d$ , to

$$(\exists a, b \in \mathbb{Z}) d = an + bm \text{ (tożsamość Bézouta)}$$

$$\langle a, b \rangle = \langle d \rangle \equiv d = X \cdot b + Y \cdot r \equiv d = X \cdot b + Y \cdot (a - b \cdot q) = a \cdot Y + b(X - q \cdot Y)$$

Roszerzony algorytm Euklidesa:

```
EXT_NWD(a, b) {
  if (b = 0) { return (a, 1, 0) }
  else {
    (q, r) = div(a, b)
    (d, X, Y) = EXT_NWD(b, r)
    return (d, Y, b * (X - q * Y))
  }
}

div(f, q) {
  q = 0, p = f
  while (p != 0 && LT(q) | LT(f)) {
    q += LT(f)/LT(q)
    p -= q * (LT(f) / LT(q))
  }
  return (q, p)
}
```

## 2.4 Częściowy porządek

**Def.** w  $\mathbb{N}^k$

$$(x_1, \dots, x_k) \leq (y_1, \dots, y_k) \equiv \bigwedge_{i=1}^k x_i \leq y_i$$

**Lemat Dicksona**

Niech  $\bar{x}_n = (x_1^{(n)}, \dots, x_k^{(n)}) \in \mathbb{N}^k$ . Wtedy istnieje podciąg  $i_1, i_2, \dots$  taki, że  $(\bar{x}_{i_j})_{j \in \mathbb{N}}$  jest niemalejący.

**D-d**

$$A_n = \bar{x}[\mathbb{N}].$$

1. Jeśli  $|A_0| < \aleph_0$ , to istnieje  $\bar{z} \in \mathbb{N}^k$ , taki że  $|\bar{x}^{-1}[\bar{z}]| = \aleph_0$ . Wystarczy wziąć podciąg składający się z samych  $\bar{z}$ .
2. Indukcja ze względu na  $k$ .
  - (a) ( $k = 1$ ) Kładziemy  $\bar{x}_{i_1} = \min A_0$ ,  $i_1 \in \{n \in \mathbb{N} : x_n = \min A_0\}$ .  $A_1 = A_0 \setminus \{\bar{x}_{i_1}\}$ . Dalej  $\bar{x}_{i_2} = \min A_1$ ,  $A_j = A_j \setminus \{\bar{x}_{i_j}\}$ . Oczywiście  $(\bar{x}_n)_{n \in \mathbb{N}}$  ma podciąg niemalejący.
  - (b) ( $k \implies k + 1$ )  $\bar{x}_k = (x_1^{(n)}, \dots, x_k^{(n)})$ . Ciąg  $(x_{k+1}^{(n)})_n$  ma podciąg niemalejący  $(x_k^{(n_j)})_j$ . Z założenia indukcyjnego  $y_j = (x_1^{(i_j)}, \dots, x_k^{(i_j)})$ , istnieje  $(y_{j_l})_l$  - niemalejący w  $\mathbb{N}^k$ . Zatem  $(x_1^{(i_{j_l})}, \dots)$  jest niemalejący.

### 3 Wykład III

again by Rafał Włodarczyk

#### 3.1 Multiindeksy

Multiindeksem nazywamy  $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) \in \mathbf{N}^n$ .  
Długość multiindeksu  $\alpha$  to  $|\alpha| = \sum_{i=1}^n \alpha_i$ .

$$\begin{aligned} \alpha + \beta &= (\alpha_1 + \beta_1, \alpha_2 + \beta_2, \dots, \alpha_n + \beta_n) \\ \alpha \leq \beta &\iff \bigwedge_{i=1}^n \alpha_i \leq \beta_i \\ \alpha! &= \prod_{i=1}^n (\alpha_i)! \end{aligned}$$

Gdy  $k = |\alpha|$ , to określamy  $\binom{k}{\alpha} = \frac{k!}{\alpha!}$ . Rozważamy  $K[x_1, x_2, \dots, x_n]$ , ozn.  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ :

$$x^\alpha = \prod_{i=1}^n x_i^{\alpha_i}$$

P.  $x^3 y z^2 - \bar{x} = (x, y, z)$ ,  $\bar{x}^{(3,1,2)} = x^3 y z^2$   
 $\alpha = (3, 1, 2) \quad |\alpha| = 3 + 1 + 2 = 6, \beta = (1, 1, 0) \quad \beta \leq \alpha$

#### 3.2 Współczynniki multimianowe

**Twierdzenie** o współczynnikach multimianowych.

$$\left( \sum_{i=0}^n x_i \right)^k = \sum_{|\alpha|=k} \binom{k}{\alpha} x^\alpha$$

$$P. (x+y+z)^3 = \binom{3}{(3,0,0)}x^3y^0z^0 + \binom{3}{(2,1,0)}x^2yz^0 + \binom{3}{(2,0,1)}x^2y^0z + \binom{3}{(1,2,0)}xy^2z^0 + \binom{3}{(1,1,1)}xyz + \binom{3}{(1,0,2)}xy^0z^2 + \binom{3}{(0,3,0)}x^0y^3z^0 + \binom{3}{(0,2,1)}x^0y^2z + \binom{3}{(0,1,2)}x^0yz^2 + \binom{3}{(0,0,3)}x^0y^0z^3 = x^3 + y^3 + z^3 + \dots + 6xyz$$

**Def.** Stopień całkowity jednomianu  $ax^\alpha$  w  $K[x_1, x_2, \dots, x_n]$ , gdzie  $a \in K$ ,  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ ,  $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  określamy jako  $|\alpha|$  i piszemy  $\text{tdeg}(ax^\alpha) = |\alpha|$ .

Dla wielomianu  $f(x) = \sum_{\alpha \in A_f} a_\alpha \cdot x^\alpha$ , gdzie  $A_f = \{\alpha \in \mathbb{N}^n : a_\alpha \neq 0\}$ . Określamy  $\text{tdeg}(f) = \max_{\alpha} \{|\alpha|\}$ .

$$P. f(x, y, z) = x^3z + 3y^2z^3 + y + 2 \rightarrow A_f = \{(3, 0, 1), (0, 2, 3), (0, 1, 0), (0, 0, 0)\}, a_{(0,2,3)} = 3, \text{tdeg}(f) = 5$$

**Fakt**  $\text{tdeg}(f \cdot g) = \text{tdeg}(f) + \text{tdeg}(g)$ ,  $f, g \in K[\bar{x}] - \{0\}$  P.  $K[x, y]$ ,  $\langle x, y \rangle = \{a(x, y) \cdot x + b(x, y) \cdot y : a, b \in K[x, y]\} =$

$= \{f \in K[x, y] : f(0, 0) = 0\}$ .  $\langle x, y \rangle$  - nie jest ideałem głównym  $\langle f \rangle = \langle x, y \rangle$  wtedy  $x = af$ ,  $\text{tdeg}(x) = 1 = \text{tdeg}(a) + \text{tdeg}(f)$ .

Jeśli  $\text{tdeg}(a) = 1$  to  $f = \text{const.}$ , czy  $c \in \langle x, y \rangle$  - tylko jeśli  $c = 0$ , a to nie może wygenerować nam przestrzeni.

Jeśli  $\text{tdeg}(f) = 1$  to  $\text{tdeg}(a) = 0$ ,  $f = c'x$  - nie da się wygenerować  $y = a'f$ .

**Fakt** Jeśli  $d = \text{deg}(f)$ , dla  $f \in K[x]$  oraz  $(\exists A) |A| > d \wedge (\forall a \in A) f(a) = 0, \text{to } f \equiv 0$ .

**Tw.** Niech  $d = \text{tdeg}(f)$ ,  $f \in K[x_1, \dots, x_n]$  oraz  $(\exists A \subseteq K) |A| > d \wedge (\forall \bar{a} \in A^n) f(\bar{a}) = 0$ , to  $f \equiv 0$

$$P. f(x, y) = x^2 + y^2 - 1, \text{tdeg}(f) = 2, K = \mathbb{R}$$

D-d.  $n = 1$  KO Zał, że  $f \in K[x_1, \dots, x_n, x_{n+1}]$

$$f = \sum_{i=0}^k g_i(x_1, \dots, x_n) \cdot x_{n+1}^i$$

$$f(a_1, a_2, \dots, a_n, x_{n+1}) = \sum_{i=0}^k g_i(a_1, \dots, a_n) \cdot x_{n+1}^i$$

$$a_i \in A, |A| > \text{tdeg}(f) \rightarrow |A| > \text{tdeg}(g_i)$$

Przypuśćmy, że  $g_i(a_1, \dots, a_n) \equiv 0$  dla wszystkich  $i = 0, 1, \dots, k$

$$\text{Wtedy } f(\bar{a}, x_{n+1}) = 0$$

P.  $f(x, y) = x^2 + y^2 + 2xy$ ,  $\varepsilon(x, y) = (x + y)^2$  Czy  $f - g \equiv 0$ . Wystarczy sprawdzić w 9 punktach czy zgadza się wynik. **Rozmaitość Algebraiczna.** Niech  $F \subseteq K[x_1, \dots, x_n]$ . Rozmaitość  $V$  nazywamy:

$$V(F) = \{\bar{a} \in K^n : (\forall f \in F) f(\bar{a}) = 0\}$$

$$P. V(\{x^2 + y^2 - 2, x^2 - y^2\}) = \{(-1, -1), (1, -1), (-1, 1), (1, 1)\}$$

$$P. F, G \subseteq K[x_1, \dots, x_n].$$

$$P. V(F \cup G) = V(F) \cap V(G).$$

$$P. V(F) \cup V(G) = V(\{f \cdot g : f \in F, g \in G\})$$

$$P. V(F) = V(\langle F \rangle)$$

$$P. V(\{x^2 + y^2 - 2, x^2 - y^2\}) = V(\langle x^2 + y^2 - 2, x^2 - y^2 \rangle) = V(\langle 2x^2 - 2, x^2 - y^2 \rangle) = V(\langle x^2 - 1, x^2 - y^2 \rangle) = V(\langle x^2 - 1 \rangle) \cap V(\langle x^2 - y^2 \rangle) = [V(\langle x - 1 \rangle) \cup V(\langle x + 1 \rangle)] \cap [V(\langle x - y \rangle) \cup V(\langle x + y \rangle)]$$

## 4 Wykład IV

Rozmaitością algebraiczną rodziny  $\mathcal{F} \subseteq K[x_1, \dots, x_n]$  to zbiór:

$$V(\mathcal{F}) = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \in \mathcal{K}^n : (\forall f \in \mathcal{F}) f(\bar{a}) = 0\} \quad (4.0.1)$$

- P.  $V(\{0\}) = \mathcal{K}^n$   
P.  $V(F) \cup V(G) = V(\{fg : f \in F, g \in G\})$   
P.  $V(F) \cap V(G) = V(F \cup G)$   
P.  $V(x^2 + y^2 - 1)$

$$x(t) = \frac{1-t^2}{1+t^2} \wedge y(t) = \frac{2t}{1+t^2}$$

$$x(1+t^2) + t^2 - 1 = 0 \wedge y(1+t^2) - 2t = 0$$

- P.  $V(x(1+t^2) + t^2 - 1, y(1+t^2) - 2t)$   
P.  $V(x^2 - y^2 - 9, (u-x)^2 + (v-y)^2 - 1)$  - Równanie ramienia robota, gdzie pierwszy segment ma długość 3, a następny 1. Ale super!! Ruch kamery przymocowanej do drona itd.

**Definition. Ideał Generowany.** Niech  $A \subseteq \mathcal{K}^n$ . Wtedy:

$$I(A) = \{f \in K[x_1, \dots, x_k] : (\forall \bar{a} \in A) f(\bar{a}) = 0\}$$

Fakt.  $I(A)$  - ideał Fakt.  $I \subseteq I(V(I))$  - rozmiatość na ideałach to ideał.

Przykład  $V(\langle x^2, y^2 \rangle) = \{(0, 0)\}$ ,  $I(V(\langle x^2, y^2 \rangle)) = \{\alpha(x, y)x + \beta(x, y)y : \alpha, \beta \in K[x, y]\} = \langle x, y \rangle$

Def. Dobry porządek  $\leq$  na  $\mathbb{N}^n$  (obcinamy do długości  $n$ ) nazywamy porządkiem jednomianowym (Monomial Order), jeśli  $(\forall \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N}^n) \alpha < \beta \rightarrow \alpha + \gamma < \beta + \gamma$ , gdzie  $a < b \iff (a \leq b \wedge a \neq b)$ .  $P \leq_{\text{lex}}$  na  $\mathbb{N}^n$  jest MO.

Def. Przy pomocy porządku MO można wprowadzić dobry porządek na jednomianach  $\mathbb{K}[x_1, \dots, x_n]$  następująco:

$$\bar{x}^\alpha \leq \bar{x}^\beta \iff \alpha \leq \beta$$

P. Dla  $\leq_{\text{lex}}$  na  $\mathbb{N}^2$ ,  $y < x$

$$1 < y < y^2 < \dots < x < xy < xy^2 < \dots < x^2 < x^2y < \dots$$

Def **Graded Lex.** na  $\mathbb{N}^n$

$$\alpha \leq_{\text{GL}} \beta \rightarrow (|\alpha| < |\beta| \vee (|\alpha| = |\beta| \wedge \alpha \leq_{\text{lex}} \beta))$$

Polynomial Quotient Reduce  $f_1, g_1, g_2, \dots, g_n \in \mathcal{K}[x_1, \dots, x_n]$

$$\text{PQR}(f, \{g_1, \dots, g_k\}) f(\bar{x}) = \sum_{i=1}^k g_i(\bar{x}) \cdot q_i(\bar{x}) + r(\bar{x})$$

$$\text{P PQR}(1, \{x^2, x^2 + 1\}) = ((0, 0), 1)$$

$$\text{P PQR}(1, \{x^2, x^2 + 1\}) = ((-1, 1, 0))$$