

## 4. Algebrou za kulatější obory a hranatější rozšíření

### Okruhová a tělesová rozšíření

1. Popište prvky uvedených oborů a porovnejte je pomocí inkluze:

(a)  $\mathbb{Z}[\sqrt{6}]$ ,  $\mathbb{Z}[\sqrt{24}]$ ,  $\mathbb{Z}[\sqrt{2}, \sqrt{3}]$ .      (b)  $\mathbb{Q}[\sqrt{6}]$ ,  $\mathbb{Q}[\sqrt{24}]$ ,  $\mathbb{Q}[\sqrt{2}, \sqrt{3}]$ .

[(a)  $\mathbb{Z}[\sqrt{24}] \subseteq \mathbb{Z}[\sqrt{6}] \subseteq \mathbb{Z}[\sqrt{2}, \sqrt{3}]$ .      (b)  $\mathbb{Q}[\sqrt{6}] = \mathbb{Q}[\sqrt{24}] \subseteq \mathbb{Q}[\sqrt{2}, \sqrt{3}]$ ]

2. Jsou obory  $\mathbb{Q}[\sqrt{2}, \sqrt{3}]$  a  $\mathbb{Q}[\sqrt{2} + \sqrt{3}]$  totožné? A jsou totožné obory  $\mathbb{Z}[\sqrt{2}, \sqrt{3}]$  a  $\mathbb{Z}[\sqrt{2} + \sqrt{3}]$ ? [Ano, položme  $a = \sqrt{2} + \sqrt{3}$ , pak  $\sqrt{2} = \frac{a^2 - 5}{2} \cdot a - 2a$ , podobně pro  $\sqrt{3}$ .

Ne; stačí ukázat, že  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Z}[\sqrt{2} + \sqrt{3}]$ . Rozmyslíme si, že pro  $\alpha = \sqrt{2} + \sqrt{3}$  máme  $\mathbb{Z}[\alpha] = \{a + b\alpha + c\alpha^2 + d\alpha^3 \mid a, b, c, d \in \mathbb{Z}\}$ , zatímco  $\sqrt{2} = \frac{1}{2}\alpha^3 - \frac{9}{2}\alpha \notin \mathbb{Z}[\alpha]$ .]

3. Popište prvky oborů  $\mathbb{Q}[\sqrt[3]{s}]$  a  $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{s})$  pro  $s \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ . Jsou totožné?

$[\mathbb{Q}[\sqrt[3]{s}] = \mathbb{Q}(\sqrt[3]{s}) = \{a + b\sqrt[3]{s} + c\sqrt[3]{s^2} \mid a, b, c \in \mathbb{Q}\}$ , každý polynom  $p \in \mathbb{Q}$  umíme vydělit se zbytkem polynomem  $x^3 - s$  tak, že  $p = q(x^3 - s) + r$ , kde  $\deg(r) < 3$ , proto  $p(\sqrt[3]{s}) = r(\sqrt[3]{s})$ , pokud je  $\sqrt[3]{s} \in \mathbb{Q}$  jsou oba obory rovny  $\mathbb{Q}$ , jinak si všimněme, že  $x^3 - s$  je ireducibilní a díky Eukleidově algoritmu umíme pro každý nenulový polynom  $r$  stupně  $< 3$  najít  $a, b \in \mathbb{Q}[x]$ , pro něž  $ar + b(x^3 - s) = 1$ , tedy  $a(\sqrt[3]{s})r(\sqrt[3]{s}) = 1$  a našli jsme inverz  $a(\sqrt[3]{s}) \in \mathbb{Q}[\sqrt[3]{s}]$  k prvku  $r(\sqrt[3]{s})$ .]

### Kvadratická rozšíření celých čísel

4. Vydělte v oboru  $\mathbb{Z}[i]$  se zbytkem číslo  $\alpha$  číslem  $\beta$ , je-li:

(a)  $\alpha = 5 + 7i$ ,  $\beta = 3 - i$       (b)  $\alpha = 3 + 2i$ ,  $\beta = 1 + i$

[(a) 3 možné výsledky:  $\alpha = (1 + 3i) \cdot \beta + (-1 - i) = (1 + 2i) \cdot \beta + (2i) = 3i \cdot \beta + (2 - 2i)$

(b) 4 možné výsledky:  $3 + 2i = 2 \cdot \beta + 1 = 3 \cdot \beta + (-i) = (2 - i) \cdot \beta + i = (3 - i) \cdot \beta - 1$ ]

5. Pokud umíme dělit se zbytkem, můžeme provádět Eukleidův algoritmus (jednoznačnost dělení nebyla nikde potřeba). Nalezněte tedy v  $\mathbb{Z}[i]$  NSD čísel

(a)  $3 + i$ ,  $4 + 2i$        $[1 + i]$  (b)  $3 + 6i$ ,  $12 - 3i$        $[3]$

6. Dělte se zbytkem v oboru  $\mathbb{Z}[\sqrt{-2}] = \mathbb{Z}[\sqrt{2}i]$  dvojici  $(1 + 4\sqrt{2}i) : (3 + \sqrt{2}i)$ .

$[(1 + 4\sqrt{2}i) = (3 + \sqrt{2}i) \cdot (1 + \sqrt{2}i)]$

7. Najděte v oboru  $\mathbb{Z}[\sqrt{3}]$  nekonečně mnoho invertibilních prvků. [Všimněme si, že  $a = 2 + \sqrt{3}$  je invertibilní, jelikož má normu 1. Pak prvky  $a^k$ ,  $k \in \mathbb{N}$  jsou také invertibilní a  $a^k \neq a^j$ , pro  $k \neq j$ .]

8. Spočítejte NSD( $6 - 3\sqrt{3}$ ,  $3 + \sqrt{3}$ ) v oboru  $\mathbb{Z}[\sqrt{3}]$ .       $[\sqrt{3}]$

### Ireducibilní rozklady

9. Spočítejte v oboru  $\mathbb{Z}[i]$  ireducibilní rozklady prvků

(a) 3      (b) 5      (c) 6      (d) 7      (e)  $10 - 6i$       (f)  $9 + 3i$ .

[ (a)  $3 = 3$  (b)  $5 = (2 + i)(2 - i)$ ,  $6 = 3(1 + i)(1 - i)$  (c)  $7 = 7$ ,  $10 - 6i = -(1 + i)^3(4 + i)$  (d)  $9 + 3i = 3(1 + i)(2 - i)$ ]

10. Spočítejte v oboru  $\mathbb{Z}[\sqrt{-2}] = \mathbb{Z}[i\sqrt{2}]$  ireducibilní rozklady prvků

- (a) 2      (b)  $3 - i\sqrt{2}$       (c)  $5 - i\sqrt{2}$

$$[(a) 2 = -(i\sqrt{2})^2 \quad (b) 3 - i\sqrt{2} = 3 - i\sqrt{2} \quad (c) 5 - i\sqrt{2} = -(1 + i\sqrt{2})^3]$$

11. Spočítejte v uvedených oborech ireducibilní rozklady polynomů  $x^3 - 2$ , resp.  $x^4 - x^2 - 2$ :

	$\mathbb{C}[x]$	$\mathbb{R}[x]$	$\mathbb{Q}[x]$	$\mathbb{Z}_3[x]$	$\mathbb{Z}_5[x]$
$x^3 - 2$	$\prod_{i=0}^2 (x - \omega^i \sqrt[3]{2})$	$(x - \sqrt[3]{2})(x^2 + \sqrt[3]{2}x + \sqrt[3]{4})$	ireducibilní	$(x + 1)^3$	$(x + 2)(x^2 + 3x + 4)$
$x^4 - x^2 - 2$	$(x + i)(x - i)(x + \sqrt{2})(x - \sqrt{2})$	$(x^2 + 1)(x + \sqrt{2})(x - \sqrt{2})$	$(x^2 + 1)(x^2 - 2)$	$(x^2 + 1)^2$	$(x^2 + 3)(x + 2)(x + 3)$

kde  $\omega = e^{2\pi i/3}$ .

12. Nalezňte všechny ireducibilní polynomy nad  $\mathbb{Z}_2$  stupně nejvýše 4.

$$[x, x + 1, x^2 + x + 1, x^3 + x + 1, x^3 + x^2 + 1, x^4 + x + 1, x^4 + x^3 + 1, x^4 + x^3 + x^2 + x + 1]$$

13. Dokažte, že všechny ireducibilní polynomy v  $\mathbb{R}[x]$  mají stupeň  $\leq 2$ .

[Stačí využít faktu, že reálné polynomy lichého stupně mají reálný kořen. Polynomy sudého stupně sice reálný kořen mít nemusí, ale pokud mají komplexní kořen  $\alpha \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$  pak mají za kořen i  $\bar{\alpha}$ . Součin  $(x - \alpha)(x - \bar{\alpha}) \mid f \in \mathbb{C}[x]$  a zároveň  $(x - \alpha)(x - \bar{\alpha}) \in \mathbb{R}[x]$ .]

14. Rozhodněte, zda je pro každé  $a \in \mathbb{Q}$  a  $f(x) \in \mathbb{Q}[x]$  pravda, že pokud je  $f(x)$  ireducibilní v  $\mathbb{Q}[x]$ , pak je  $f(x + a)$  ireducibilní v  $\mathbb{Q}[x]$ . [Ano.]

*A pro odvážné několik zábavných příkladů navíc:*

15. Popište všechny ireducibilní prvky v oboru  $\mathbb{Z}[i]$  (viz příklad na str. 27 ve skriptech, doplňte důkaz).

16. Najděte ireducibilní rozklad polynomu  $f(x) = 2x^2 + 2x + 3$  v oborech  $\mathbb{Q}(\sqrt{-5})[x]$  a  $\mathbb{Z}[\sqrt{-5}][x]$ . [Běžným způsobem najdeme komplexní kořeny polynomu  $x_{1,2} = -\frac{1}{2} \pm \frac{1}{2}\sqrt{-5}$  a získáme rozklad  $f(x) = 2(x - x_1)(x - x_2) \in \mathbb{Q}(\sqrt{-5})[x]$ ; v  $\mathbb{Z}[\sqrt{-5}][x]$  je tedy nerozložitelný.]

17. Spočítejte v uvedených oborech ireducibilní rozklady polynomů  $2x^2 + 2$ , resp.  $x^3 - 2$ :

	$\mathbb{C}[x]$	$\mathbb{R}[x]$	$\mathbb{Z}[x]$	$\mathbb{Z}[i][x]$
$2x^2 + 2$	$(2x + 2i)(x - i)$	$2x^2 + 2$	$2(x^2 + 1)$	$2(x + i)(x - i)$
$x^3 - 2$	viz př. 11	viz př. 11	ireducibilní	ireducibilní

18. Rozhodněte, zda je polynom  $x^4 + x^2 + 1$  ireducibilní v oboru  $\mathbb{Z}_5[x]$ . [nemá kořen, tedy jediná možnost je rozklad na součin dvou kvadratických; po chvíli boje zjistíme  $x^4 + x^2 + 1 = (1 + x + x^2)(1 + 4x + x^2)$ .]

19. Najděte všechny ireducibilní polynomy stupně  $\leq 3$  v  $\mathbb{Z}_3[x]$ . [Až na přenásobení konstantou ze  $\mathbb{Z}_3[x]$  to jsou:  $x, x + 1, x + 2, x^2 + 1, x^2 + x + 2, x^2 + 2x + 2, x^3 + 2x + 1, x^3 + 2x + 2, x^3 + x^2 + 2, x^3 + 2x^2 + 1, x^3 + x^2 + x + 2, x^3 + x^2 + 2x + 1, x^3 + 2x^2 + x + 1, x^3 + 2x^2 + 2x + 2$ .]

20. Najděte v  $\mathbb{Z}[x]$  ireducibilní polynom, jehož kořenem je číslo  $a = e^{\pi i/3}$ . [ $x^2 - x + 1$ ; víme, že platí  $a^3 = -1$ , tedy  $a$  je kořenem polynomu  $x^3 + 1$ , který má ale za kořen i číslo  $-1$ , tedy hledaným polynomem  $(x^3 + 1) : (x + 1)$ .]

21. Rozhodněte, pro která  $s, t \in \mathbb{Z}$  platí  $\sqrt{s} \in \mathbb{Z}[\sqrt{t}]$ . Uvažujte  $s, t$  taková, že nejsou dělitelná čtvercem prvočísla.

22. Dokažte tvrzení Příkladu ze str. 31 skript, které v principu říká, že

*každé prvočíslo  $p$  splňující  $p \equiv 3 \pmod{4}$  je ireducibilním prvkem oboru  $\mathbb{Z}[i]$ .*

(Nápověda: zkuste sporem uvažovat nějaký rozklad, pak se podívejte na normu, využijte faktu, že prvočísla jsou v  $\mathbb{Z}$  prvočinitelé, a nakonec si rozmyslete něco o čtvercích mod 4.)

23. Buď  $\mathbf{R}$  podokruh oboru  $\mathbf{S}$  a  $u_1, \dots, u_n \in S$ . Dokažte, že

$$\mathbf{R}[u_1, \dots, u_n] = \{f(u_1, \dots, u_n) : f \in \mathbf{R}[x_1, \dots, x_n]\}.$$

Jsou-li to tělesa, pak

$$\mathbf{R}(u_1, \dots, u_n) = \left\{ \frac{f(u_1, \dots, u_n)}{g(u_1, \dots, u_n)} : f, g \in \mathbf{R}[x_1, \dots, x_n], g(u_1, \dots, u_n) \neq 0 \right\}.$$

24. Dokažte, že algoritmus dělení se zbytkem, který jsme dělali pro  $\mathbb{Z}[i]$ , funguje také pro Eisensteinova celá čísla.

25. Dokažte, že v oborech  $\mathbb{Z}[\sqrt{2}]$  a  $\mathbb{Z}[\sqrt{3}]$  lze dělit se zbytkem. (Návod: Sice schází geometrická představa, nicméně funguje podobný algoritmus dělení založený na zaokrouhlování koeficientů podílu. Důkaz odhadu normy zbytku je o něco komplikovanější.)