

# Lineární algebra

## Kapitola 1 - Základní matematické pojmy

### 1.1 Relace a funkce

V celém textu budeme používat následující označení pro číselné množiny:

$\mathbb{N}$ ... množina všech přirozených čísel bez nuly,  $\mathbb{N}=\{1, 2, 3, \dots\}$

$\mathbb{N}_0$ ... množina všech přirozených čísel s nulou,  $\mathbb{N}_0=\{0, 1, 2, 3, \dots\}$

$\mathbb{Z}$ ... množina všech celých čísel,  $\mathbb{Z}=\{\dots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$

$\mathbb{Q}$ ... množina všech racionálních čísel

$\mathbb{R}$ ... množina všech reálných čísel

$\mathbb{C}$ ... množina všech komplexních čísel

#### 1.1.1 DEFINICE

Nechť  $A, B$  jsou množiny. Kartézský součin  $A \times B$  množin  $A, B$  je množina všech uspořádaných dvojic  $(a, b)$ , kde  $a \in A, b \in B$ . Tedy  $A \times B = \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$ . Každá podmnožina množiny  $A \times B$  se nazývá (binární) relace z množiny  $A$  do množiny  $B$ . V případě  $A = B$  hovoříme o relaci na množině  $A$ .

#### 1.1.2 DEFINICE

Nechť  $A, B, C$  jsou množiny,  $R \subseteq A \times B, S \subseteq B \times C$ . Definujeme

(a) Definiční obor  $Def R$  relace  $R$  jako  $Def R = \{a \in A | \text{existuje } b \in B \text{ tak, že } aRb\}$ .

(Zde i v dalším textu píšeme  $aRb$  často místo  $(a, b) \in R$ .)

(b) Obor hodnot  $Im R$  relace  $R$  jako  $Im R = \{b \in B | \text{existuje } a \in A \text{ tak, že } aRb\}$

(c) inverzní relaci  $R^{-1}$  k relaci  $R$  jako  $R^{-1} = \{(b, a) \in B \times A | (a, b) \in R\}$

(d) složení  $RS$  relací  $R$  a  $S$  jako  $RS = \{(a, c) \in A \times C | \text{existuje } b \in B \text{ tak, že } aRb \text{ a } bSc\}$

#### 1.1.3 TVRZENÍ

Nechť  $A, B, C, D$  jsou množiny,  $R \subseteq A \times B, S \subseteq B \times C, T \subseteq C \times D$ . Platí:

(a)  $(RS)T = R(ST)$  (skládání relací je asociativní)

(b)  $(R^{-1})^{-1} = R$

(c)  $(RS)^{-1} = S^{-1}R^{-1}$

Důkaz:

(a) Nechť  $a \in A, d \in D$ . Pak

$a((RS)T)d \Leftrightarrow \text{existuje } c \in C : a(RS)c, cTd$

$\Leftrightarrow \text{existuje } c \in C, \text{ existuje } b \in B : aRb, bSc, cTd$

$\Leftrightarrow \text{existuje } b \in B : aRb, b(ST)d$ .

$\Leftrightarrow a(R(ST))d$ .

Závěr:  $(RS)T = R(ST)$ .

(b) SAMI

(c) Nechť  $c \in C, a \in A$ . Pak

$c((RS)^{-1})a \Leftrightarrow a(RS)c$

$\Leftrightarrow \text{existuje } b \in B : aRb, bSc$

$\Leftrightarrow \text{existuje } b \in B : cS^{-1}b, bR^{-1}a$

$\Leftrightarrow c(S^{-1}R^{-1})a$ .

Závěr:  $(RS)^{-1} = S^{-1}R^{-1}$ .

#### 1.1.4 DEFINICE

Nechť  $A, B$  jsou množiny,  $F \subseteq A \times B$ . Relace  $F$  se nazývá parciální funkce (částečné zobrazení) z množiny  $A$  do množiny  $B$ , pokud pro všechna  $a \in B, b_1, b_2 \in B$  platí:

Jestliže  $a F b_1$ ,  $a F b_2$ , pak  $b_1 = b_2$ .  $a F b$  zapisujeme často ve tvaru  $F(a) = b$ .  
 Pokud navíc  $\text{Def } F = A$ , pak  $F$  nazýváme totální funkce (úplné zobrazení) množiny  $A$  do množiny  $B$ . Tuto skutečnost vyjadřujeme zápisem  $F: A \rightarrow B$ . Místo totální funkce (úplné zobrazení) říkáme někdy pouze funkce (zobrazení).

### 1.1.5 TVRZENÍ

(a) Složení parciálních funkcí je parciální funkce.

(b) Složení totálních funkcí je totální funkce.

Důkaz:

(a) Necht'  $A, B, C$  jsou množiny,  $F \subseteq A \times B$ ,  $G \subseteq B \times C$ ,  $F$  a  $G$  jsou parciální funkce.

Necht'  $a \in A$ ,  $c_1, c_2 \in C$ ,  $a(FG)c_1$ ,  $a(FG)c_2$ .

chceme:  $c_1 = c_2$ .

$a(FG)c_1 \Leftrightarrow$  existuje  $b_1 \in B$ :  $a F b_1$ ,  $b_1 G c_1$ .

$a(FG)c_2 \Leftrightarrow$  existuje  $b_2 \in B$ :  $a F b_2$ ,  $b_2 G c_2$ .

Vidíme, že  $a F b_1$ ,  $a F b_2$ . Jelikož  $F$  je parciální funkce, je  $b_1 = b_2$ . Označme  $b = b_1 = b_2$ .

Pak  $b G c_1$ ,  $b G c_2$ . Jelikož  $G$  je parciální funkce, je  $c_1 = c_2$ .

(b) Necht'  $A, B, C$  jsou množiny,  $F: A \rightarrow B$ ,  $G: B \rightarrow C$ . Dle části (a) již víme, že  $FG$  je parciální funkce. Zbývá tedy dokázat, že  $\text{Def}(FG) = A$ .

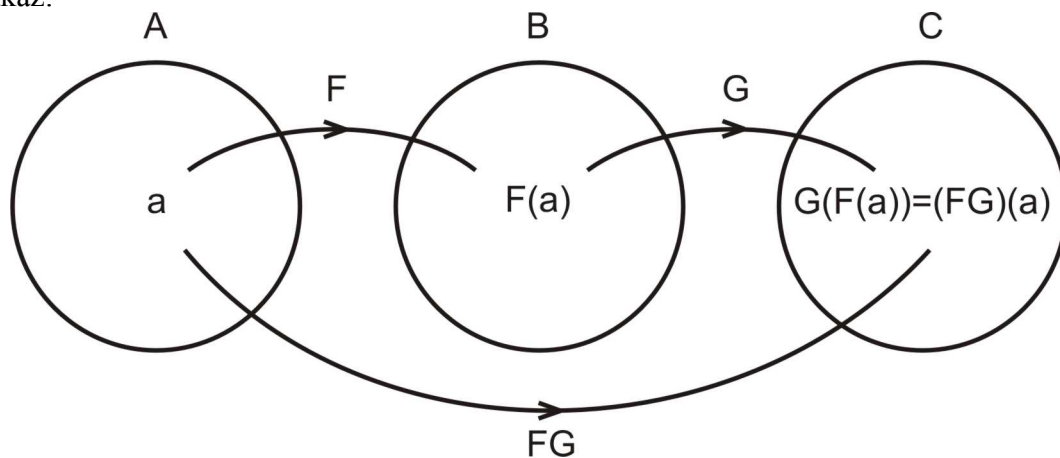
$\text{Def}(FG) \subseteq A$ : to je zřejmé.

$A \subseteq \text{Def}(FG)$ : Necht'  $a \in A$ . Víme, že  $\text{Def } F = A$ . Existuje tedy  $b \in B$  tak, že  $a F b$ . Víme také, že  $\text{Def } G = B$ . Tudíž  $b \in \text{Def } G$  a existuje  $c \in C$ , tak, že  $b G c$ . Potom  $a(FG)c$ ,  $a \in \text{Def}(FG)$ .

### 1.1.6 TVRZENÍ

Necht'  $F: A \rightarrow B$ ,  $G: B \rightarrow C$ ,  $a \in A$ . Pak  $(FG)(a) = G(F(a))$ .

Důkaz:



Víme:  $(a, F(a)) \in F$ ,  $(F(a), G(F(a))) \in G$ . Tudíž  $(a, G(F(a))) \in FG$  což zapisujeme (dle 1.1.4.) ve tvaru  $(FG)(a) = G(F(a))$ .

### 1.1.7 DEFINICE

Necht'  $F: A \rightarrow B$ . Funkce  $F$  se nazývá

(a) injekce (injektivní, prostá), pokud po všechna  $a_1, a_2 \in A$  platí:

Jestliže  $a_1 \neq a_2$ , pak  $F(a_1) \neq F(a_2)$ . (Ekvivalentně: Jestliže  $F(a_1) = F(a_2)$ , pak  $a_1 = a_2$ .)

(b) surjekce (surjektivní, na), pokud platí:

Pro každé  $b \in B$  existuje  $a \in A$  tak, že  $F(a) = b$ . (Ekvivalentně:  $\text{Im } F = B$ .)

(c) bijekce (bijektivní, vzájemně jednoznačná), pokud je injekce a surjekce současně.

### 1.1.8 TVRZENÍ

- (a) Složení injekcí je injekce.
- (b) Složení surjekcí je surjekce.
- (c) Složení bijekcí je bijekce.
- (d) Inverzní relace k bijekci je bijekce.

Důkaz:

- (a) Necht'  $F: A \rightarrow B$ ,  $G: B \rightarrow C$ ,  $F$ ,  $G$  jsou injekce. Necht'  $a_1, a_2 \in A$ ,  
 $(FG)(a_1) = (FG)(a_2)$ . Chceme:  $a_1 = a_2$ . Víme, že  $G(F(a_1)) = G(F(a_2))$ . Jelikož  $G$  je  
injekce, máme  $F(a_1) = F(a_2)$ . Jelikož  $F$  je injekce, máme  $a_1 = a_2$ .
- (b) Necht'  $F: A \rightarrow B$ ,  $G: B \rightarrow C$ ,  $F$ ,  $G$  jsou surjekce. Necht'  $c \in C$ . Hledáme  $a \in A$  tak,  
aby  $(FG)(a) = c$ . Jelikož  $G$  je surjekce, existuje  $b \in B$  tak, že  $G(b) = c$ . Jelikož  $F$  je  
surjekce, existuje  $a \in A$  tak, že  $F(a) = b$ . Pak  $(FG)(a) = G(F(a)) = G(b) = c$ .
- (c) Tvrzení ihned plyne z (a) a (b).
- (d) Necht'  $F: A \rightarrow B$  je bijekce. Je  $F^{-1} \subseteq B \times A$ . Nejdříve ukážeme, že  $F^{-1}$  je partiální  
funkce: Necht'  $b \in B$ ,  $a_1, a_2 \in A$ ,  $b F^{-1} a_1$ ,  $b F^{-1} a_2$ . Chceme:  $a_1 = a_2$ . Víme, že  $a_1 F b$ ,  
 $a_2 F b$ , tedy  $F(a_1) = b$ ,  $F(a_2) = b$ ,  $F(a_1) = F(a_2)$ . Protože  $F$  je injekce, nutně  $a_1 = a_2$ .

Nyní ukážeme, že  $\text{Def } F^{-1} = B$ .

$\text{Def } F^{-1} \subseteq B$ : To je zřejmé.

$B \subseteq \text{Def } F^{-1}$ : Bud'  $b \in B$ . Protože  $F$  je surjekce, existuje  $a \in A$  tak, že  $F(a) = b$ . Tudíž  
 $a F b$ ,  $b F^{-1} a$ ,  $b \in \text{Def } F^{-1}$ .

Již jsme dokázali, že  $F^{-1}: B \rightarrow A$ . Zbývá dokázat, že  $F^{-1}$  je bijekce.

$F^{-1}$  je injekce:

Necht'  $b_1, b_2 \in B$ ,  $F^{-1}(b_1) = F^{-1}(b_2)$ . Chceme:  $b_1 = b_2$ . Budiž  $a \in A$ ,  $a = F^{-1}(b_1) = F^{-1}(b_2)$ .  
Takže  $b_1 F^{-1} a$ ,  $b_2 F^{-1} a$ ,  $a F b_1$ ,  $a F b_2$ . Jelikož  $F$  je funkce, dostáváme  $b_1 = b_2$ .

$F^{-1}$  je surjekce:

Necht'  $a \in A$ . Hledáme  $b \in B$  tak, aby  $F^{-1}(b) = a$ . Hledáme tedy takové  $b \in B$ , aby  $b F^{-1} a$ ,  
čili  $a F b$ . Takové  $b$  existuje, neboť  $F$  je funkce a tudíž  $\text{Def } F = A$ .

### 1.1.9 DEFINICE

Necht'  $A$  je množina. Funkce  $\text{id}_A: A \rightarrow A$  definovaná předpisem  $\text{id}_A(a) = a$  pro všechna  
 $a \in A$  se nazývá identita (identická funkce) na množině  $A$ .

### 1.1.10 TVRZENÍ

Necht'  $A, B$  jsou množiny,  $F: A \rightarrow B$ . Platí:

- (a) Funkce  $\text{id}_A$  je bijekce
- (b)  $\text{id}_A F = F \text{id}_B = F$
- (c)  $FF^{-1} = \text{id}_A$ ,  $F^{-1}F = \text{id}_B$  (za předpokladu, že  $F$  je bijekce.)

Důkaz: SAMI

## 1.2 Operace na množině

### 1.2.1 DEFINICE

Necht'  $A$  je množina. Zobrazení množiny  $A \times A$  do množiny  $A$  se nazývá (binární) operace  
na množině  $A$ . Je-li  $*$  operace na  $A$ , pak místo  $*((x, y))$  píšeme  $x * y$  (pro všechna  
 $x, y \in A$ ).

### 1.2.2 DEFINICE

Necht'  $*$  a  $\square$  jsou binární operace na množině  $A$ .

- (a) Říkáme že operace  $*$  je asociativní, pokud pro všechna  $x, y, z \in A$  platí:  
 $x * (y * z) = (x * y) * z$

(b) Říkáme, že operace  $*$  je komutativní, pokud pro všechna  $x, y \in A$  platí:

$$x * y = y * x$$

(c) Říkáme, že operace  $\square$  je distributivní vzhledem k operaci  $*$  pokud pro všechna  $x, y, z \in A$  platí:

$$x \square (y * z) = (x \square y) * (x \square z), \quad (y * z) \square x = (y \square x) * (z \square x).$$

(d) Necht'  $e \in A$ . Říkáme, že  $e$  je neutrální prvek operace  $*$ , pokud pro všechna  $x \in A$  platí:  $e * x = x$ ,  $x * e = x$ .

(e) Necht'  $e, x, y \in A$ ,  $e$  je neutrální prvek operace  $*$ . Říkáme, že prvek  $y$  je inverzní (inverze) k prvku  $x$  vzhledem k operaci  $*$ , pokud platí:  $x * y = e$ ,  $y * x = e$ .

### 1.2.3 TVRZENÍ

(a) Každá operace má nejvýše jeden neutrální prvek.

(b) Pro každou asociativní operaci s neutrálním prvkem platí:

Ke každému prvku existuje nejvýše jeden prvek inverzní.

Důkaz:

(a) Necht'  $*$  je operace na množině  $A$ . Necht'  $e_1, e_2$  jsou neutrální prvky operace  $*$ .

Chceme:  $e_1 = e_2$

Počítejme:  $e_1 = e_1 * e_2 = e_2$  (první rovnost plyne z toho, že  $e_2$  je neutrální, druhá rovnost plyne z toho, že  $e_1$  je neutrální)

(b) Necht'  $*$  je asociativní operace na množině  $A$  s neutrálním prvkem  $e$ . Necht'

$x, y_1, y_2 \in A$ ,  $y_1$  a  $y_2$  jsou inverze k  $x$ . Chceme:  $y_1 = y_2$ . Počítejme:

$$y_1 = y_1 * e = y_1 * (x * y_2) = (y_1 * x) * y_2 = e * y_2 = y_2.$$

*V případě binárních operací se velmi často používá multiplikatívni nebo aditivní symbolika.*

#### **Multiplikatívni symbolika:**

Operace se značí  $\cdot$  a nazývá se násobení. Neutrální prvek se značí  $1$  a nazývá se jednotkový prvek. Inverzní prvek k prvku  $x$  se značí  $x^{-1}$  nebo  $\frac{1}{x}$ .

#### **Aditivní symbolika:**

Používá se především pro komutativní operace. Operace se značí  $+$  a nazývá se sčítání. Neutrální prvek se značí  $0$  a nazývá se nulový prvek. Inverzní prvek k prvku  $x$  se značí  $-x$  a nazývá se opačný prvek k prvku  $x$ .

### 1.2.4 DEFINICE

Grupa je množina spolu s binární operací, jež je asociativní, má neutrální prvek a každý prvek má prvek inverzní.

### 1.2.5 TVRZENÍ

Necht'  $G$  je grupa,  $x, y \in G$ . Platí:

(a)  $(x^{-1})^{-1} = x$

(b)  $(x \cdot y)^{-1} = y^{-1} \cdot x^{-1}$

(Použili jsme multiplikatívni symboliku.)

Důkaz:

(a) SAMI

(b) Je třeba ukázat, že platí dvě rovnosti:  $(x \cdot y) \cdot (y^{-1} \cdot x^{-1}) = 1$ ,  $(y^{-1} \cdot x^{-1}) \cdot (x \cdot y) = 1$ . Počítejme:

$$(x \cdot y) \cdot (y^{-1} \cdot x^{-1}) = x \cdot (y \cdot y^{-1}) \cdot x^{-1} = x \cdot 1 \cdot x^{-1} = x \cdot x^{-1} = 1,$$

$$(y^{-1} \cdot x^{-1}) \cdot (x \cdot y) = y^{-1} \cdot (x \cdot x^{-1}) \cdot y = y^{-1} \cdot 1 \cdot y = y^{-1} \cdot y = 1.$$

### 1.2.6 DEFINICE

Okruh je množina spolu se dvěma binárními operacemi, většinou zvanými sčítání a násobení,

přičemž vzhledem ke sčítání se jedná o komutativní grupu a násobení je distributivní vzhledem ke sčítání. Okruh se nazývá asociativní (komutativní, s jednotkovým prvkem), pokud operace násobení je asociativní (komutativní, má neutrální prvek).

### 1.2.7 TVRZENÍ

Nechť  $R$  je okruh,  $x, y \in R$ . Platí:

(a)  $x \cdot 0 = 0 \cdot x = 0$

(b)  $x \cdot (-y) = (-x) \cdot y = -(x \cdot y)$

(c)  $(-x) \cdot (-y) = x \cdot y$

Důkaz:  $x \cdot 0 = x \cdot (0 + 0) = x \cdot 0 + x \cdot 0$

$$x \cdot 0 + (-x \cdot 0) = (x \cdot 0 + x \cdot 0) + (-x \cdot 0)$$

$$0 = x \cdot 0 + (x \cdot 0 + (-x \cdot 0))$$

$$0 = x \cdot 0 + 0$$

$$0 = x \cdot 0$$

Obdobně se dokáže, že  $0 \cdot x = 0$ .

(b)  $x \cdot (-y) + x \cdot y = x \cdot ((-y) + y) = x \cdot 0 = 0$

Vidíme, že  $x \cdot (-y)$  je prvek opačný k prvku  $x \cdot y$ , čili  $x \cdot (-y) = -(x \cdot y)$ . Obdobně se dokáže, že  $(-x) \cdot y = -(x \cdot y)$ .

(c) Využijeme již dokázanou část (b):  $(-x) \cdot (-y) = -(-(x \cdot y)) = x \cdot y$ .

### 1.2.8 DEFINICE

Obor integrity je asociativní a komutativní okruh, v němž pro každé dva prvky  $x, y$  platí: Jestliže  $x \cdot y = 0$ , pak  $x = 0$  nebo  $y = 0$ .

### 1.2.9 DEFINICE

Těleso je aspoň dvouprvkový asociativní okruh s jednotkovým prvkem (označme jej  $1$ ), v němž pro každý nenulový prvek  $x$  existuje prvek  $y$  takový, že  $x \cdot y = y \cdot x = 1$ .

Prvek  $y$  se značí  $x^{-1}$  nebo  $\frac{1}{x}$ . Značení je možno zavést, neboť prvek  $y$  je určen

jednoznačně (necht'  $x \cdot z = z \cdot x = 1$ ; pak  $y = y \cdot 1 = y \cdot (x \cdot z) = (y \cdot x) \cdot z = 1 \cdot z = z$ ).

*Je-li v tělese násobení komutativní, pak hovoříme o komutativním tělese. Protože v tomto textu budeme pracovat výhradně s komutativními tělesy, budeme pro stručnost místo názvu komutativní těleso používat pouze slovo těleso.*

### 1.2.10 TVRZENÍ

(a) Každé těleso je obor integrity

(b) Každý aspoň dvouprvkový konečný obor integrity s jednotkovým prvkem je těleso.

Důkaz:

(a) Necht'  $x, y$  jsou takové prvky tělesa, že  $x \cdot y = 0$ . Chceme:  $x = 0$  nebo  $y = 0$ .

Rozlišme dva případy:

(I)  $x = 0$

(II)  $x \neq 0$

ad (I): Jsme hotovi.

ad (II):  $x \cdot y = 0$

$$x^{-1} \cdot (x \cdot y) = x^{-1} \cdot 0$$

$$(x^{-1} \cdot x) \cdot y = 0$$

$$1 \cdot y = 0$$

$$y = 0$$

(b) Necht' obor integrity má  $n$  prvků  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Vezměme libovolný prvek  $x, x \neq 0$ .

Hledáme  $y$  tak, aby  $x \cdot y = 1$  (vztah  $y \cdot x = 1$  ihned vyplyne z komutativity násobení).

Ukážeme, že prvky  $x \cdot x_1, x \cdot x_2, \dots, x \cdot x_n$  jsou navzájem různé. Pro důkaz sporem

předpokládejme, že  $x \cdot x_i = x \cdot x_j$  pro nějaká  $i, j \in \{1, 2, 3, \dots, n\}$ ,  $i \neq j$ . Pak

$$x \cdot x_i + (-(x \cdot x_j)) = x \cdot x_j + (-(x \cdot x_j))$$

$$x \cdot x_i + x \cdot (-x_j) = 0$$

$$x \cdot (x_i + (-x_j)) = 0$$

Protože počítáme v oboru integrity a  $x \neq 0$ , nutně  $x_i + (-x_j) = 0$ , takže  $x_i = x_j$ , spor. Víme tedy, že prvky  $x \cdot x_1, x \cdot x_2, \dots, x \cdot x_n$  jsou navzájem různé. Protože je jich  $n$ , jedná se o všechny prvky oboru integrity a tedy  $1 = x \cdot x_k$  pro nějaké  $k \in \{1, 2, \dots, n\}$ . Stačí položit  $y = x_k$ .

*Základními příklady těles jsou tělesa  $\mathbb{Q}$ ,  $\mathbb{R}$ ,  $\mathbb{C}$ . Všechna jsou nekonečná. Později uvedeme nekonečně mnoho příkladů konečných těles.*

### 1.2.11 DEFINICE

Nechť  $R$  je relace na množině  $A$ . Relace  $R$  se nazývá

reflexivní, pokud pro všechna  $x \in A$  platí  $xRx$

tranzitivní, pokud pro všechna  $x, y, z \in A$  platí: jestliže  $xRy$  a  $yRz$ , pak  $xRz$ .

symetrická, pokud pro všechna  $x, y \in A$  platí: jestliže  $xRy$ , pak  $yRx$ .

antisymetrická, pokud pro všechna  $x, y \in A$  platí: jestliže  $xRy$  a  $yRx$ , pak  $x = y$ .

### 1.2.12 DEFINICE

Ekvivalence je relace (na nějaké množině), která je současně reflexivní, symetrická a tranzitivní.

### 1.2.13 DEFINICE

Nechť  $A$  je neprázdná množina. Rozklad množiny  $A$  je systém množin  $S$  splňující:

(a) Jestliže  $B \in S$ , pak  $B \neq \emptyset$ .

(b) Jestliže  $B, C \in S$ ,  $B \neq C$ , pak  $B \cap C = \emptyset$ .

(c)  $\bigcup_{B \in S} B = A$

Všimněme si, že z podmínky (c) v definici 1.2.13. ihned plyne: jestliže  $B \in S$ , pak  $B \subseteq A$ .

### 1.2.14 TVRZENÍ

Nechť  $\sim$  je ekvivalence na neprázdné množině  $A$ . Položme pro libovolné  $a \in A$ ,

$$\bar{a} = \{x \in A \mid x \sim a\}.$$

Nechť  $S = \{\bar{a} \mid a \in A\}$ . Pak  $S$  je rozklad množiny  $A$ .

Důkaz

(a) Relace  $\sim$  je reflexivní. Tudiž  $a \sim a$ ,  $a \in \bar{a}$ ,  $\bar{a} \neq \emptyset$ .

(b) Nechť  $a, b \in A$ ,  $\bar{a} \neq \bar{b}$ . Chceme:  $\bar{a} \cap \bar{b} = \emptyset$ .

Předpokládejme opak, tj.  $\bar{a} \cap \bar{b} \neq \emptyset$ . Bud'  $x \in \bar{a} \cap \bar{b}$ . Pak  $x \sim a$ ,  $x \sim b$ . Ukážeme, že  $\bar{a} \subseteq \bar{b}$ .

Bud'  $y \in \bar{a}$ . Je  $y \sim a$ . Z  $x \sim a$  plyne  $a \sim x$ , protože relace  $\sim$  symetrická. Z  $y \sim a$ ,  $a \sim x$  plyne  $y \sim x$  ( $\sim$  je tranzitivní relace). Z  $y \sim x$ ,  $x \sim b$  dostáváme  $y \sim b$ . Tudiž  $y \in \bar{b}$ .

Obdobně lze ukázat, že  $\bar{b} \subseteq \bar{a}$ . Takže celkem  $\bar{a} = \bar{b}$ . to je však spor. Nutně tedy  $\bar{a} \cap \bar{b} = \emptyset$ .

(c)  $\bigcup_{a \in A} \bar{a} \subseteq A$ : To je jasné, protože  $\bar{a} \subseteq A$ .  $A \subseteq \bigcup_{a \in A} \bar{a}$ : Stačí uvědomit, že pro každé  $a \in A$  je  $a \in \bar{a}$ .

Rozklad  $S$ , sestrojený ve tvrzení 1.2.14., se značí  $A/\sim$  a nazývá se faktorová množina množiny  $A$  podle ekvivalence  $\sim$ .

### 1.2.15 TVRZENÍ

Nechť  $\sim$  je ekvivalence na neprázdné množině  $A$ . Pro libovolné prvky  $a, b \in A$  platí:

$\bar{a} = \bar{b}$  právě tehdy, když  $a \sim b$ .

Důkaz:

(I) Nechť  $\bar{a} = \bar{b}$ . Jelikož  $a \in \bar{a}$ , máme  $a \in \bar{b}$  a tedy  $a \sim b$ .

(II) Necht'  $a \sim b$ .

$\bar{a} \subseteq \bar{b}$  : Bud'  $x \in \bar{a}$ . Je  $x \sim a$ . Protože  $\sim$  je tranzitivní, dostáváme  $x \sim b$ ,  $x \in \bar{b}$ .

$\bar{b} \subseteq \bar{a}$  : Obdobně.

Celkem jsme dostali fakt  $\bar{a} = \bar{b}$ .

### 1.2.16 DEFINICE

Necht'  $a, b, m$  jsou celá čísla,  $m > 0$ . Říkáme, že  $a$  je kongruentní s  $b$  modulo  $m$ , pokud  $m$  dělí  $b - a$ . Tento vztah zapisujeme  $a \equiv b (m)$ . Bude-li z kontextu jasné, o jaké  $m$  se jedná, můžeme psát pouze  $a \equiv b$ .

### 1.2.17 TVRZENÍ

$\equiv$  je relace ekvivalence na množině  $\mathbb{Z}$ .

Důkaz:

(a)  $\equiv$  je reflexivní:  $m | 0 = a - a$ , takže  $a \equiv a$ .

(b)  $\equiv$  je symetrická: Necht'  $a \equiv b$ . Chceme:  $b \equiv a$ . Víme, že  $m | b - a$ . Existuje tedy  $c \in \mathbb{Z}$ ,  $b - a = c \cdot m$ . Pak  $a - b = (-c) \cdot m$ ,  $m | a - b$ ,  $b \equiv a$ .

(c)  $\equiv$  je tranzitivní: Necht'  $a \equiv b$ ,  $b \equiv c$ . Chceme:  $a \equiv c$ . Víme, že  $m | b - a$ ,  $m | c - b$ .

Existuje tedy  $d, e \in \mathbb{Z}$ ,  $b - a = d \cdot m$ ,  $c - b = e \cdot m$ . Pak

$c - a = (c - b) + (b - a) = e \cdot m + d \cdot m = (e + d) \cdot m$ ,  $m | c - a$ ,  $a \equiv c$ .

Faktorovou množinu  $\mathbb{Z} / \equiv$  budeme značit  $\mathbb{Z}_m$ .

### 1.2.18 TVRZENÍ

Množina  $\mathbb{Z}_m$  má přesně  $m$  prvků, totiž  $\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}$ .

Důkaz: Je třeba dokázat dvě záležitosti:

(I)  $\{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\} = \mathbb{Z}_m$

(II)  $\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}$  jsou navzájem různé.

ad (I):  $\{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\} \subseteq \mathbb{Z}_m$ : To je zřejmé.

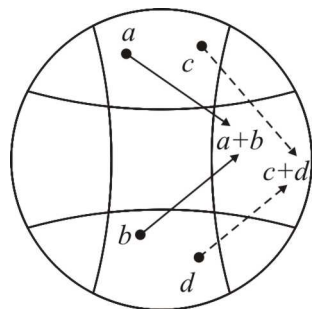
$\mathbb{Z}_m \subseteq \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\}$ : Necht'  $a \in \mathbb{Z}$ . Chceme:  $a \in \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\}$ . Vydělme číslo  $a$  se zbytkem číslem  $m$ :  $a = q \cdot m + r$  pro jistá  $q, r \in \mathbb{Z}$ ,  $0 \leq r < m$ . Pak ovšem  $a - r = q \cdot m$ ,  $m | a - r$ ,  $r \equiv a$ ,  $\bar{r} = \bar{a}$ ,  $\bar{a} \in \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\}$

ad (II): Necht'  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $0 \leq a < b \leq m - 1$ . Chceme:  $\bar{a} \neq \bar{b}$ . Pro důkaz sporem předpokládejme, že  $\bar{a} = \bar{b}$ . Pak  $a \equiv b$ ,  $m | b - a$ ,  $b - a = c \cdot m$  pro jisté  $c \in \mathbb{Z}$ ,  $c > 0$  (uvědomme si, že  $b - a > 0$ ,  $m > 0$ ). Ovšem  $b - a \leq (m - 1) - 0 = m - 1$  takže  $m \leq c \cdot m = b - a \leq m - 1$ , spor.

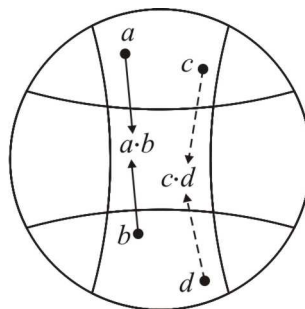
Na množině  $\mathbb{Z}_m$  přirozeným způsobem zavedeme operace sčítání a násobení. Necht'  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Klademe  $\bar{a} + \bar{b} = \overline{a+b}$ ,  $\bar{a} \cdot \bar{b} = \overline{a \cdot b}$

Necht'  $c, d \in \mathbb{Z}$ ,  $\bar{c} = \bar{a}$ ,  $\bar{d} = \bar{b}$ . Aby výše zavedené operace sčítání a násobení v  $\mathbb{Z}_m$  byly definovány korektně, musí platit  $\overline{a+b} = \overline{c+d}$ ,  $\overline{a \cdot b} = \overline{c \cdot d}$ .

$\mathbb{Z} / \equiv$



$\mathbb{Z} / \equiv$



### 1.2.19 TVRZENÍ

Nechť  $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$ . Jestliže  $a \equiv c$ ,  $b \equiv d$ , pak  $a+b \equiv c+d$ ,  $a \cdot b \equiv c \cdot d$ .

Důkaz: Nechť  $a \equiv c$ ,  $b \equiv d$ . Existuje tedy  $p, q \in \mathbb{Z}$ ,  $c-a = p \cdot m$ ,  $d-b = q \cdot m$ .

$$c-a = p \cdot m$$

$$d-b = q \cdot m$$

$$(c+d)-(a+b) = (p+q) \cdot m$$

Vidíme, že  $m \mid (c+d)-(a+b)$ , tedy  $a+b \equiv c+d$ . Dále,

$$c \cdot d - a \cdot b = c \cdot d - c \cdot b + c \cdot b - a \cdot b = c \cdot (d-b) + (c-a) \cdot b = c \cdot q \cdot m + p \cdot m \cdot b = (c \cdot q + p \cdot b) \cdot m. \text{ Čili } m \mid c \cdot d - a \cdot b, a \cdot b \equiv c \cdot d.$$

### 1.2.20 TVRZENÍ

Nechť na  $\mathbb{Z}_m$  definujeme sčítání a násobení takto:  $\bar{a} + \bar{b} = \overline{a+b}$ ,  $\bar{a} \cdot \bar{b} = \overline{a \cdot b}$  ( $a, b \in \mathbb{Z}$ ). Pak  $\mathbb{Z}_m$  je komutativní asociativní okruh s jednotkovým prvkem  $\bar{1}$ .

Důkaz: (I)  $\mathbb{Z}_m$  s operací  $+$  je komutativní grupa s nulovým prvkem  $\bar{0}$ :

Operace  $+$  je asociativní:

$$\bar{a} + (\bar{b} + \bar{c}) = \overline{a + (b+c)}$$

$$(\bar{a} + \bar{b}) + \bar{c} = \overline{a+b+c} = \overline{(a+b)+c} = \overline{a+(b+c)}$$

Operace  $+$  je komutativní:

$$\bar{a} + \bar{b} = \overline{a+b} = \overline{b+a} = \bar{b} + \bar{a}.$$

$\bar{0}$  je nulový prvek:

$$\bar{a} + \bar{0} = \overline{a+0} = \bar{a}$$

Existence opačných prvků:

$$\bar{a} + \overline{(-a)} = \overline{a+(-a)} = \bar{0}$$

(všimněme si, že  $-\bar{a} = \overline{-a}$ )

(II) Operace  $\cdot$  komutativní, asociativní,  $\bar{1}$  je jednotkový prvek: Postupuje se obdobně jako v části (I).

(III) Operace  $\cdot$  je distributivní vzhledem k operaci  $+$ :

$$\bar{a} \cdot (\bar{b} + \bar{c}) = \overline{a \cdot (b+c)} = \overline{a \cdot b + a \cdot c} = \overline{a \cdot b} + \overline{a \cdot c} = \bar{a} \cdot \bar{b} + \bar{a} \cdot \bar{c} = \overline{a \cdot b + a \cdot c}.$$

### 1.2.21 TVRZENÍ

Nechť  $m$  je celé číslo,  $m > 1$ . Platí:  $\mathbb{Z}_m$  je těleso právě tehdy, když  $m$  je prvočíslo.

Důkaz:

$\Rightarrow$ : Nechť  $d$  je celé číslo,  $d > 0$ ,  $d \mid m$ . Chceme:  $d=1$  nebo  $d=m$ .

$$m = d \cdot e \text{ pro nějaké } e \in \mathbb{Z}, e > 0.$$

Zřejmě  $0 \equiv m(m)$ . Takže  $\bar{0} = \bar{m} = \overline{d \cdot e} = \bar{d} \cdot \bar{e}$ . Protože  $\mathbb{Z}_m$  je těleso, je  $\mathbb{Z}_m$  obor integrality (viz 1.2.10.) a  $\bar{d} = \bar{0}$  nebo  $\bar{e} = \bar{0}$ .

Nechť  $\bar{d} = \bar{0}$ . Pak  $d \equiv 0(m)$ ,  $m \mid d$ . Protože  $d \mid m$ , je  $d=m$ .

Nechť  $\bar{e} = \bar{0}$ . Pak  $e=m$ ,  $d=1$ .

$\Leftarrow$ :  $\mathbb{Z}_m$  je komutativní asociativní okruh s jednotkovým prvkem (1.2.20). Jelikož  $\mathbb{Z}_m$  má  $m$  prvků (1.2.18.), je okruh  $\mathbb{Z}_m$  aspoň dvouprvkový. S ohledem na 1.2.10. zbývá dokázat: Jestliže  $\bar{a} \cdot \bar{b} = \bar{0}$ , pak  $\bar{a} = \bar{0}$  nebo  $\bar{b} = \bar{0}$ . Počítejme:  $\bar{0} = \bar{a} \cdot \bar{b} = \overline{a \cdot b}$ ,  $0 \equiv a \cdot b(m)$ ,  $m \mid a \cdot b$ . Jelikož  $m$  je prvočíslo,  $m \mid a$  nebo  $m \mid b$ . V případě  $m \mid a$  máme  $a \equiv 0(m)$ ,  $\bar{a} = \bar{0}$ . V případě  $m \mid b$  máme  $\bar{b} = \bar{0}$ .

Pro ilustraci uvedeme tabulky operací sčítání a násobení v okruzích  $\mathbb{Z}_5$  a  $\mathbb{Z}_6$ .

+	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	·	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$
$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$
$\bar{1}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$
$\bar{2}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{0}$	$\bar{2}$	$\bar{4}$	$\bar{1}$	$\bar{3}$
$\bar{3}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{3}$	$\bar{1}$	$\bar{4}$	$\bar{2}$
$\bar{4}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{4}$	$\bar{3}$	$\bar{2}$	$\bar{1}$



+	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$		.	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$
$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$		$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$
$\bar{1}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$	$\bar{0}$		$\bar{1}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$
$\bar{2}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$		$\bar{2}$	$\bar{0}$	$\bar{2}$	$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{2}$	$\bar{4}$
$\bar{3}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$		$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{3}$
$\bar{4}$	$\bar{4}$	$\bar{5}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$		$\bar{4}$	$\bar{0}$	$\bar{4}$	$\bar{2}$	$\bar{0}$	$\bar{4}$	$\bar{2}$
$\bar{5}$	$\bar{5}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$		$\bar{5}$	$\bar{0}$	$\bar{5}$	$\bar{4}$	$\bar{3}$	$\bar{2}$	$\bar{1}$

$\mathbb{Z}_5$  je těleso (viz 1.2.21.);  $\mathbb{Z}_6$  je komutativní asociativní okruh s jednotkovým prvkem  $\bar{1}$  (1.2.20.), avšak není to obor integrity, neboť například  $\bar{3} \cdot \bar{4} = \bar{0}$ .

### 1.3. Uspořádání

#### 1.3.1 DEFINICE

Uspořádání je relace (na nějaké množině), která je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní. Množina, na níž je definováno uspořádání se nazývá uspořádaná. Uspořádání budeme většinou označovat symbolem  $\leq$ . Je-li  $a \leq b$ , budeme říkat, že  $a$  je menší nebo rovno  $b$ . Je-li  $a \leq b$  a  $a \neq b$ , píšeme  $a < b$  a říkáme, že  $a$  je menší než  $b$ . Relace inverzní k  $\leq$  a  $<$  budeme označovat symboly  $\geq$  a  $>$ . Je-li  $a \leq b$  nebo  $b \leq a$ , pak prvky  $a, b$  jsou porovnatelné. Pokud neplatí ani  $a \leq b$ , ani  $b \leq a$ , prvky  $a, b$  jsou neporovnatelné.

#### 1.3.2 DEFINICE

Nechť  $A$  je uspořádaná množina,  $x \in A$ . Prvek  $x$  se nazývá minimální prvek množiny  $A$ , pokud neexistuje žádné  $y \in A$  splňující podmínku  $y < x$ . Jinými slovy, pokud pro všechna  $y \in A$  platí: jestliže  $y \leq x$ , pak  $y = x$ . Obdobně se zavádí pojem maximální prvek množiny  $A$ .

#### 1.3.3 DEFINICE

Nechť  $A$  je uspořádaná množina,  $B \subseteq A$ ,  $x \in A$ . Prvek  $x$  se nazývá horní hranice (horní odhad, horní mez) podmnožiny  $B$  v množině  $A$ , pokud pro každé  $y \in B$  je  $y \leq x$ . Podmnožina  $B$  se nazývá shora omezená, existuje-li v množině  $A$  aspoň jedna horní hranice množiny  $B$ . Obdobně se zavádějí pojmy dolní hranice podmnožiny a podmnožina zdola omezená. Je-li podmnožina zdola omezená a současně shora omezená, pak se nazývá omezená.

#### 1.3.4 DEFINICE

Nechť  $A$  je uspořádaná množina,  $B \subseteq A$ . Podmnožina  $B$  se nazývá řetězec, pokud pro každá  $x, y \in B$  je  $x \leq y$  nebo  $y \leq x$  (každé dva prvky z  $B$  jsou porovnatelné). Řetězec  $B$  se nazývá maximální, jestliže neexistuje žádný řetězec  $C \subseteq A$  splňující  $B \subset C$  (tj.  $B \subseteq C$ ,  $B \neq C$ ).

#### 1.3.5 DEFINICE

Uspořádaná množina, v níž každá neprázdná podmnožina má nejmenší prvek se nazývá dobře uspořádaná množina.

Připomeňme že množina  $\mathcal{P}(A)$ , která sestává ze všech podmnožin množiny  $A$ , tedy  $\mathcal{P}(A) = \{X \mid X \subseteq A\}$ , se nazývá potence množiny  $A$ .

#### 1.3.6 DEFINICE

Funkce  $\varphi$ , definovaná na množině  $\mathcal{P}(A)$ , pro kterou platí  $(X \in \mathcal{P}(A) \wedge X \neq \emptyset) \Rightarrow \varphi(X) \in X$ , se nazývá selektor na množině  $\mathcal{P}(A)$ .

Je-li množina  $A$  konečná, pak lze (aspoň teoreticky) sestavit selektor na množině  $\mathcal{P}(A)$ . Nechť například  $A = \{a, b, c\}$ . Pak  $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}$

$X$	$\varphi(X)$
$\emptyset$	Na této hodnotě nezáleží
$\{a\}$	1 možnost: $a$
$\{b\}$	1 možnost: $b$
$\{c\}$	1 možnost: $c$
$\{a, b\}$	2 možnosti: $a, b$
$\{a, c\}$	2 možnosti: $a, c$
$\{b, c\}$	2 možnosti: $b, c$
$\{a, b, c\}$	3 možnosti: $a, b, c$

Pokud odhlédneme od hodnoty  $\varphi(\emptyset)$ , existuje celkem  $1 \cdot 1 \cdot 1 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 3 = 24$  selektorů na množině  $\mathcal{P}(A)$ .

Problém je s existencí selektorů na  $\mathcal{P}(A)$ , je-li množina  $A$  nekonečná. Tento problém obejdeme přijetím následujícího axiomu.

### 1.3.7 AXIOM VÝBĚRU

Na každé potenční množině existuje selektor.

### 1.3.8 ZERMELOVA VĚTA

Každou množinu lze dobře uspořádat.

### 1.3.9 HAUSDORFFOVA VĚTA

Každý řetězec uspořádané množiny je obsažen v některém maximálním řetězci.

### 1.3.10 VĚTA KURATOWSKÉHO – ZORNOVA

Je-li každý řetězec uspořádané množiny shora omezený, je každý prvek menší nebo roven některému maximálnímu prvku.

### 1.3.11 TVRZENÍ

Zermelova věta, Hausdorffova věta, a věta Kuratowského - Zornova jsou ekvivalentní s axiomem výběru.

Důkaz:

(I) Z axiomu výběru plyne Zermelova věta.

Viz A. G. KUROŠ, Kapitoly z obecné algebry, Academia, Praha, 1977, strany 23-24.

(II) Z Zermelovy věty plyne Hausdorffova věta.

Viz A. G. KUROŠ, Kapitoly z obecné algebry, Academia, Praha, 1977, strany 24-25.

(III) Z Hausdorffovy věty plyne věta Kuratowského – Zornova.

Nechť  $M$  je uspořádaná množina,  $a \in M$ . Hledáme prvek  $b \in M$  splňující dvě podmínky:  $(\alpha) a \leq b$ ,  $(\beta) b$  je maximální

Uvažme řetězec  $A = \{a\}$ . Dle Hausdorffovy věty existuje maximální řetězec  $C$  takový, že  $A \subseteq C$ .

Každý řetězec uspořádané množiny  $M$  je shora omezený. Existuje tedy prvek  $b \in M$ , jenž je horní hranicí řetězce  $C$ . Ukážeme, že  $b$  splňuje podmínky  $(\alpha)$  a  $(\beta)$

ad  $(\alpha)$ : Jelikož  $b$  je horní hranicí množiny  $C$ , je  $x \leq b$  pro každé  $x \in C$ . Ovšem  $a \in A \subseteq C$ , takže  $a \in C$ ,  $a \leq b$

ad  $(\beta)$ : Předpokládejme, že prvek  $b$  maximální není. Existuje tedy  $d \in M$ ,  $b < d$ . Uvažme množinu  $D = C \cup \{d\}$ . Množina  $D$  je řetězec: Zvolme libovolně  $x, y \in D$ . Chceme:  $x \leq y$  nebo  $y \leq x$ .

Rozlišíme 4 případy:

(1)  $x, y \in C$

(2)  $x \in C, y = d$

(3)  $y \in C$ ,  $x = d$

(4)  $x = y = d$ .

ad (1): Jelikož  $C$  je řetězec, máme  $x \leq y$  nebo  $y \leq x$ .

ad (2):  $b$  je horní hranicí množiny  $C$ , takže  $x \leq b$ . Také  $b < d = y$ , takže  $x \leq y$ .

ad (3): Obdobně jak v případě (2) se dokáže, že  $y \leq x$ .

ad (4): Protože  $x = y$ , nutně  $x \leq y$ .

Dále vidíme, že  $d \notin C$ . Kdyby totiž platilo  $d \in C$ , bylo by  $d \leq b$  ( $b$  je horní hranicí množiny  $C$ ) a tedy  $b = d$  (víme totiž, že  $b \leq d$ ). To by však byl spor s faktem  $b < d$ .

Protože  $d \notin C$ , je  $C \subset D$ . Avšak  $D$  je řetězec, spor (předpokládali jsme, že  $C$  je maximální řetězec). Nutně tudíž prvek  $b$  je maximální.

(IV) Z věty Kuratowského – Zornovy plyne axiom výběru:

Viz A. G. KUROŠ, Kapitoly z obecné algebry, Academia, Praha, 1977, strana 25.

### 1.3.12 POZNÁMKA

Je snadné dokázat, že z Zermelovy věty plyne axiom výběru. Předpokládejme platnost Zermelovy věty. Ukážeme, že platí axiom výběru. Necht'  $A$  je libovolná množina. Je třeba sestavit selektor  $\varphi$  na množině  $\mathcal{P}(A)$ . Definujeme funkci  $\varphi$  takto: Necht'  $B \in \mathcal{P}(A)$ . Pak

$\varphi(B) =$

(I) COKOLI      pokud  $B = \emptyset$

(II) nejmenší prvek množiny  $B$       pokud  $B \neq \emptyset$