

Matematické struktury

2. ledna 2013

Obsah

1	Úvodní informace	2
2	Opakování	2
2.1	Skupiny zobrazení	2
3	Částečné uspořádání	3
3.1	Supremum, infimum	3
3.2	Svazy	4
4	Algebry	8
4.1	Homomorfizmus	9
4.2	Součin algeber	9

1 Úvodní informace

Skripta na <http://kam.mff.cuni.cz/~pultr>. Opakovaný obvyklých matematických struktur. Na různé struktury lze pohlížet různě, na \mathbb{R} lze pohlížet jako na axiomaticky zavedenou, vektorový prostor, přímku...

2 Opakování

Kartézský součin množin X a Y je $X \times Y = \{(a, b), a \in X, b \in Y\}$.

n -ární relace $R \subseteq X \times X \times X \dots \times X$.

Relační systém – má typ $\Delta = (\Delta_t), t \in T$ je soubor relací $\mathbb{R} = (R_t), t \in T$, kde R_t je Δ_t -ární na X .

Homomorfismus relačních struktur \mathbb{R} a \mathbb{S} , kde \mathbb{R} je typu Δ na X a \mathbb{S} je typu Δ na Y , je zobrazení $f : X \rightarrow Y$, takové, že:

$$\forall t \in T; (x_1, \dots, x_{\Delta_t}) \in R_t \Rightarrow (f(x_1), \dots, f(x_{\Delta_t})) \in S_t$$

2.1 Skupiny zobrazení

Vnoření – máme relační systém a zobrazení $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{S}$. Pokud \mathbb{R} na X , \mathbb{S} na Y , $X \subseteq Y$ a $\forall t \in T; R_t \subseteq S_t$, pak ho nazveme vnoření. Vnoření je prostý homomorfismus.

Projekce – relační systém \mathbb{R} je na X , \mathbb{S} na $X \times Y$. Projekce je zobrazení $p_i : X^n \rightarrow X$, kde $p_i(x_1, \dots, x_n) = x_i$. Jakým způsobem vybudovat na X^n relační systém, aby každá projekce byla homomorfismus.

$$(u_1, \dots, u_{\Delta_t}) \in R_t^1 \wedge (u'_1, \dots, u'_{\Delta_t}) \in R_t^2 \Rightarrow ((u_1, u'_1), \dots, (u_{\Delta_t}, u'_{\Delta_t})) \in S_t$$

f je zobrazení z X do Y je relací $R \subseteq X \times Y$, kde $\forall x \in X \exists! y \in Y; (x, y) \in R; f(x) = y; f : X \rightarrow Y$. Reprezentace trojic (X, Y, R) .

Skládání – mám zobrazení $f : X \rightarrow Y, g : Y \rightarrow Z$, potom $gf : X \rightarrow Z$, $(gf)(x) = g(f(x))$.

Prosté zobrazení – $\forall x, y; x \neq y \Rightarrow f(x) \neq f(y)$.

Zobrazení na – $\forall y \in Y \exists x \in X; f(x) = y$.

Vzájemně jednoznačné zobrazení je takové, které je zároveň prosté a na.

Pozorování 1 f je bijekce. Poté existuje $f^{-1}Y \rightarrow X$ takové, že $f^{-1}f = id_x, ff^{-1} = id_y$. Je to ekvivalence.

Pozorování 2 f je prosté, právě když $fg = fh \Rightarrow g = h$.

Pozorování 3 f je na, právě když $gf = hf \Rightarrow g = h$.

3 Částečné uspořádání

(x, \leq)

- $x \leq x$
- $x \leq y \wedge y \leq z \Rightarrow x \leq z$
- $x \leq y \wedge y \leq x \Rightarrow x = y$

Částečné uspořádání nezaručuje porovnatelnost libovolných dvou prvků. Pokud platí, že $\forall x, y; x \leq y \vee y \leq x$, tak se mu říká **lineární**.

3.1 Supremum, infimum

Mám množinu s částečným uspořádáním $X(\leq)$. **Horní mez** podmnožiny $M \subseteq X$ je libovolné $x \in X; \forall m \in M; m \leq x$.

Supremum $\sup M$ je nejmenší horní mez.

Obdobně definuji **dolní mez** a **infimum**.

Řekneme, že prvek $m \in M$ je **největší**, pokud $\forall x \in M; x \leq m$.

Prvek $m \in M$ je **maximální**, pokud $\forall x \in M; m \not\leq x$.

Tvrzení 1

$$\begin{aligned} M_i &\subseteq X \\ \sup \{ \sup M_i \} &= \sup \bigcup M_i \end{aligned}$$

Kdykoliv má levá strana smysl.

Důkaz:

$s_i = \sup M_i, s = \sup s_i$. s je horní mez $\bigcup M_i$.

Vezmeme nyní x horní mez $\bigcup M_i$. Tedy $x \geq s_i$ (je horní mezí libovolného M_i).



Řekneme, že $N \subseteq M$ je **kofinální** v M , pokud $\forall m \in M; \exists n \in N; m \leq n$.
Opačně se to nazývá **koiniciální**.

Věta 1 *Bud' N kofinální v M . Potom $\sup M = \sup N$ právě když má kterákoliv strana smysl.*

Důkaz:

Mají stejné množiny horních mezí.

☺

Věta 2 *Nechť f je monotónní zobrazení. Potom platí:*

$$f(\sup M) \geq \sup f(M)$$

Za předpokladu, že obě strany mají smysl.

3.2 Svazy

$\forall a, b \in L; \exists \inf \{a, b\}$. Potom je to **dolní polosvaz**. Obdobně je **horní polosvaz**.

Svaz je něco, co je obojí zároveň.

Podmínky říkají, že máme suprema (resp. infima) libovolné neprázdné konečné podmnožiny.

O nejmenším prvku se obvykle mluví jako o nule. Největší bývá jednička. Pokud existují, tak mají infima a suprema všechny množiny.

Pokud každá podmnožina má supremum a infimum, tak je to **úplný svaz**. Z toho plyne, že má vždycky nulu a jedničku.

Věta 3 *Má-li každá podmnožina $M \subseteq X(\leq)$ supremum, potom $X(\leq)$ je úplný svaz.*

Důkaz:

Mějme množinu M .

Označme $N = \{x; x \text{ je dolní mez } M\}$.

Vezměme $i = \sup N$. Tvrdíme, že i je dolní mez M . Každé $m \in M$ je horní mez N . Navíc je největší z nich.

☺

Máme množiny X a Y . Máme $f : X \rightarrow Y, G : Y \rightarrow X$ monotónní. Jsou **adjugována** (f nalevo, g napravo), jestliže platí $\forall x, y; f(x) \leq y \Leftrightarrow x \leq g(y)$.

Také se tomu říká Galoisova konexe. Pokud to existuje, je to jednoznačné. Chová se to trochu jako inverzní (inverze takle funguje, ale i jiné věci jsou tohle).

Pozorování 4 Jsou-li f a g v adjunkci (f nalevo, g napravo), platí

$$\begin{aligned} \forall x \quad ; \quad x &\leq g(f(x)) \\ \forall y \quad ; \quad f(g(y)) &\leq y \end{aligned}$$

Naopak platí-li $\forall x; x \leq g(f(x)) \wedge \forall y; f(g(y)) \leq y$, pak jsou f a g adjugovány.

Důkaz:

První část je vidět.

Nechť $f(x) \leq y$. Potom $x \leq g(f(x)) \leq g(y)$. Obdobně s druhou částí.

☺

Pozorování 5

$$gfg = g, f g f = f$$

Věta 4 Levé G adjunkty zachovává všechna existující suprema. Pravé zachovávají všechna existující infima.

Důkaz:

$M \subseteq X$, s je $\sup M$. $f(s)$ je horní mez $f(M)$. Nechť x je horní mez $F(M)$.
 $\forall m \in M; f(m) \leq x$. $s \leq f(x)$.

☺

Věta 5 Jsou-li X, Y úplné svazy, potom $f : X \rightarrow Y$, resp. $g : X \rightarrow Y$ má pravý, resp. levý adjunkt \Leftrightarrow zachovává suprema, resp. infima.

Důkaz:

Nechť f zachovává suprema. Definujme $g(y) := \sup \{x; f(x) \leq y\}$. Tohle už funguje (stačí ověřit).

☺

Věta 6 (Knaster,Tarski) *Nechť L je úplný svaz. $f : L \rightarrow L$ monotóní zobrazení. Potom existuje nejmenší x takové, že $f(x) = x$.*

Důkaz:

$$x := \sup \{y; y \leq f(y)\}$$

☺

Věta 7 (Cantor-Berustein) *Existuje-li prosté $f : X \rightarrow Y$ a $g : Y \rightarrow X$, pak existuje i vzájemně jednoznačné $h : X \cong Y$.*

Důkaz:

Vezmu $\mathcal{P}(X)$, vezmu $\varphi(M) := X - g(Y - f(M))$. φ je monotóní. Tedy $\exists A; \varphi(A) = A \Leftrightarrow A = X - g(Y - f(A))$.

$$\begin{aligned} x \in A &\Rightarrow h(x) = f(x) \\ x \in X - A &\Rightarrow h(x) = g^{-1}(x) \end{aligned}$$

Stačí jen dokázat, že je prosté a na.

☺

Věta 8 (Zornovo lemma) *Bud' (X, \leq) uspořádaná množina taková, že $\forall C \subseteq X$ uspořádané lineárně a existuje pro něj horní mez. Potom $\forall x \in X$ existuje m maximální v (X, \leq) takové, že $x \leq m$.*

Lemma 1 *Nechť F je filtr a J ideál v distributivním svazu. Nechť $F \cap J = \emptyset$. Potom existuje prvoideál \overline{F} takové, že $F \subseteq \overline{F} \wedge \overline{F} \cap J = \emptyset$.*

Věta 9 (Birkhoffova) *Nechť F je filtr a J ideál v distributivním svazu, $F \cap J = \emptyset$. Potom existuje prvofiltr $\overline{F} \supseteq F$ a prvoideál $\overline{J} \supseteq J$ takové, že $\overline{F} \cap \overline{J} = \emptyset$*

Důsledek 1 *Nechť v distributivním svazu jsou $a \not\leq b$. Potom existuje prvofiltr F takový, že $a \in F \wedge b \notin F$.*

b je **pseudokomplement** prvku a , jestliže $x \leq b \equiv x \wedge a = 0$. Značí se $b = a^*$.

Tvrzení 2

$$a \leq a^{**}$$

Důkaz:
 Dosadím a^* .

☺

Tvrzení 3

$$a \leq b \Rightarrow b^* \leq a^*$$

Důkaz:

$$b \wedge b^* = 0 \Rightarrow a \wedge b^* = 0, b \wedge a^* = 0$$

☺

Tvrzení 4

$$a^* = a^{***}$$

Důkaz:

$$a^* \leq (a^*)^{**}, (a^{**})^* \leq a^*$$

☺

Tvrzení 5

$$a \wedge b = 0 \equiv a^{**} \wedge b = 0$$

Tvrzení 6

$$(a \wedge b)^{**} = a^{**} \wedge b^{**}$$

Důkaz:

$$(a \wedge b)^{**} \leq a^{**} \wedge b^{**}$$

$a \wedge b \leq (a \wedge b)^{**}$. Ale když se použije definice: $a \wedge b \wedge (a \wedge b)^* = 0$. Tedy $a^{**} \wedge (b \wedge (a \wedge b)^*) = 0$. $(a \wedge b)^{**} \wedge (a \wedge b)^* = 0$. $a^{**} \wedge b^{**} \leq (a \wedge b)^{**}$.

☺

Tvrzení 7 *De-Morganova formule* Necht' v pseudokomplementárním svazu $\exists \sup a_i$. Potom $\exists \inf a_i^*$ a platí $\inf a_i^* = (\sup a_i)^*$.

Důkaz:

$$\begin{aligned}
\forall i; x &\leq a_i^* \\
&\equiv a_i \leq x^* \\
&\equiv x \wedge \sup_i a_i = 0 \forall i; a_i \leq x^* \\
&\equiv \sup_i a_i \leq x^* \\
&\equiv x \wedge \sup_i a_i = 0 \\
&\equiv x \leq (\sup_i a_i)^*
\end{aligned}$$

☺

Nechť X je distributivní svaz. x je **komplement** a , jestliže $a \wedge x = 0$ a $a \vee x = 1$.

Svaz L nazveme **Heytingovou algebrou**, existuje-li další binární operace $y \rightarrow z$ taková, že $x \wedge y \leq z \equiv x \leq y \rightarrow z$.

Věta 10 V Booleově algebře L jsou o vlastním filtru $F \subseteq L$ následující tvrzení ekvivalentní.

- F je prvofiltr
- F je maximální filtr
- $\forall a \in L$ je buď $a \in F$ nebo $\bar{a} \in F$

Důkaz:

První a druhé je ekvivalentní z věty 9.

$a \vee \bar{a} = 1 \in F$, proto tam musí být alespoň jedno z toho. Tedy, z první plyne třetí.

Nechť nyní platí třetí, ale není maximální, tedy $F \subset G \neq L$. Tedy v G je nějaké a i \bar{a} .

☹

4 Algebry

Mají nějaké n -ární operace, pro libovolné n , n může být i nekonečné, počet operací také.

4.1 Homomorfizmus

Homomorfizmus pro operaci to je, když:

$$h(\omega(x_1, x_2, \dots, x_n)) = \omega'(h(x_1), h(x_2), \dots, h(x_n))$$

nebo, jinak zapsáno:

$$\forall \xi : A \rightarrow X; h(\alpha(\xi)) = \beta(h \cdot \xi)$$

Pokud je to na algebře, tak to platí pro každou operaci.

Věta 11 *Bud' α, β, γ A -nárnní operace po řadě na X, Y, Z . Bud' $f : (X, \alpha) \rightarrow (Y, \beta)$ prostý homomorfizmus, $g : (Z, \gamma) \rightarrow (Y, \beta)$ libovolný homomorfizmus a $h : Z \rightarrow X$ takové, že $f \circ h = g$. Potom h je homomorfizmus.*

Důkaz:

$$f(h(\gamma\xi)) = g(\gamma(\xi)) = \beta(g \circ \xi) = \beta(f \circ h \circ \xi) = f(\beta(h \circ \xi))$$

☺

TODO: Chybí hodina

4.2 Součin algeber

Máme algebry $(X_i, +_i)$. V součinu $\prod X_i$ uděláme sčítání $(x_1, \dots, x_n) + (y_1, \dots, y_n) = (x_1 + y_1, \dots, x_n + y_n)$. Tedy po složkách.

Věta 12 *Bud' A netriviální třída algeber nějakého finitárního typu. Bud' A uzavřená na produkty a podobjekty.*

Potom v A existuje nad každou množinou volná algebra.

Důkaz:

Vezměme M a vezměme množinu $B \subseteq A$ takovou, že v ní existuje isomorfní algebra pro každou $X \in A$ generovaná nejvýše $|M|$ prvky.

☺

$f : (X, \tau) \rightarrow (Y, \omega)$ je spojitý, pokud $\forall x \forall V$ okolí $f(x) \exists U$ okolí x tak, že $f(U) \subseteq V$.

Věta 13 *Následující tvrzení jsou ekvivalentní:*

1. f je prosté
2. $\forall V$ otevřené v Y je $f^{-1}(V)$ otevřená v X
3. $\forall A$ uzavřenou v Y je $f^{-1}(A)$ uzavřená v X
4. $\forall A \subseteq X$ je $f(\overline{A}) \subseteq \overline{f(A)}$
5. $\forall B \subseteq Y$ je $f^{-1}(B) \supseteq f^{-1}(\overline{B})$

Důkaz:

1) \Rightarrow 2): Bud' V otevřená v Y , $x \in f^{-1}(V)$, kdy $f(x) \in V$, $\exists U$ okolí x , $f(U) \subseteq V$, $x \in U \subseteq f^{-1}(V)$.

2) \Leftrightarrow 3): f^{-1} zachovává doplňky.

3) \Rightarrow 4): $\overline{f(A)}$ je uzavřená množina. $f^{-1}(\overline{f(A)})$ je také uzavřená množina a $\supseteq f^{-1}(f(A)) \supseteq A$. $f^{-1}(\overline{f(A)}) \supseteq \overline{A}$.

4) \Rightarrow 5): $f^{-1}(\overline{f^{-1}(B)}) \subseteq \overline{ff^{-1}(B)} \subseteq \overline{B} \subseteq \overline{f^{-1}(B)} \subseteq f^{-1}(\overline{B})$

5) \Rightarrow 1): V okolí $f(x)$, $f(x) \notin \overline{Y-V}$, $x \notin f^{-1}(\overline{Y-V})$, $x \notin \overline{f^{-1}(Y-V)} = \overline{X - f^{-1}(V)}$. $U = f^{-1}(V)$ je okolí x , $f(U) \subseteq V$.

☺

Věta 14 \forall soustavu $f_j : (Y, \omega) \rightarrow (X_j, \tau_j) \exists ! f : (Y, \omega) \rightarrow \prod (X_i, \tau_i)$ takové, že $p_i f = f_i \forall i$.

Lemma 2 (Alexandrovo) *Nechť v X existuje subbáze S taková, že každé pokrytí prvky S obsahuje konečné podpokrytí. Potom X je kompaktní.*

Důkaz:

τ je topologie X . Sporem, tedy, nechť X není kompaktní. Potom existuje nějaké pokrytí, z něhož nejde vybrat konečné (nazveme ho **ošklivé**). Existuje maximální ošklivé pokrytí (to dokážu Zornovým lemmatem (8) – sjednocení ošklivých je zase ošklivé). Označme \mathcal{A} nějaké ošklivé maximální pokrytí. Při přidání libovolného prvku přestane být ošklivé. $u \notin \mathcal{A} \Leftrightarrow \exists V_1, \dots, V_n \in \mathcal{A}; U \cup V_1 \dots V_n = X$.

Nechť $\mathcal{B} = \tau - \mathcal{A}$. Vlastnosti:

- $U \in \mathcal{B}, U \subseteq V \Rightarrow V \in \mathcal{B}$

- $U_1, U_2 \in \mathcal{B} \Rightarrow U_1 \cap U_2 \in \mathcal{B}$

$x \in X, \exists U \in \mathcal{A}, x \in U, \exists S_1, \dots, S_n \in \mathcal{S}, x \in \bigcap S_i \subseteq U$. Tedy $\bigcap S_i \notin \mathcal{B}$ tedy nějaké $S_k \in \mathcal{A}$, tedy $S \cap \mathcal{A}$ je pokrytí. To je ale konečné, a tedy spor.

☹

Věta 15 *Libovolný součin kompaktních prostorů je kompaktní.*

Důkaz:

Vezmeme subbázi $S = \{p_i^{-1}(U) | U \in \tau_i\}$. $U \subseteq S$ pokrytí. $U_i := \{U \in \tau_i | p_i^{-1}(U) \in U\}$.

Některé U_i pokrývá X_i . Jinak $x_i \notin \bigcap U_i, x = (x_i)$, ten nebyl pokrytý.

☹

Tato věta je ekvivalentní s axiomem výběru.

Pokud považuju průniky za násobení, tak se některé množiny chovají jako prvočísla. Například $X - \{x\}$.

Prostor je **střízlivý**, pokud žádná jiná prvočísla neexistují.

Prostor X je nespojitý, jestliže existuje nějaká množina, která je otevřená a uzavřená zároveň, kromě úplné a prázdné.

Bud' $f : X \rightarrow Y$ spojitý a X souvislý. Potom $f(X)$ je souvislý.

Důkaz:

Nechť $f(X) = U_1 \cup U_2$ jsou disjunktní, neprázdné a obě uzavřené. Vezmu vzory, o nich to musí platit také. Spros se souvislostí X .

☹

Věta 16 *Nechť $X = \bigcup X_i$, X_i souvislé, $\bigcap X_i \neq \emptyset$. Potom X je souvislý.*

Důkaz:

Nechť $X = U \cup V$, U, V jsou otevřené. Zvolme $x_0 \in \bigcap X_i$ a definujme $U_i = X_i \cap U, V_i = X_i \cap V$. $x_0 \in U$, vždy $V_i = \emptyset$, tedy $V = \emptyset$.

☹