

**TEXTY K PŘEDNÁŠCE TEORIE SVAZŮ I**  
**1. PŘEDNÁŠKA**  
*Definice svazu*

**1.1. Definice svazu.** Relaci “ $\leq$ ” na množině  $A$  nazveme *uspořádáním* pokud je

- (i) *tranzitivní*, tj., pokud platí, že  $a \leq b$  a zároveň  $b \leq c$  implikuje, že  $a \leq c$ ,
- (ii) a platí, že  $a \leq b$  a zároveň  $b \leq a$  právě když  $a = b$ ,

pro všechna  $a, b, c \in A$ .

Buď nyní  $A$  množina uspořádaná relací “ $\leq$ ”. Buď  $X$  podmnožina množiny  $A$ . *Supremem* množiny  $X$  budeme rozumět nejmenší  $s \in A$  takové, že  $x \leq s$  pro všechna  $x \in X$ . Podobně *infimem* množiny  $X$  budeme rozumět největší  $i \in A$  takové, že  $i \leq x$  pro všechna  $x \in X$ . Supremum, resp. infimum množiny  $X$  budeme značit  $\sup X$ , resp.  $\inf X$ . Obecně nemusí suprema a infima konečných podmnožin uspořádané množiny existovat. Všimněme si ještě, že podle definice je supremum prázdné množiny největší prvek množiny  $A$  a podobně infimum prázdné množiny je největší prvek množiny  $A$ .

**Lemma 1.1.** *Buď  $A$  částečně uspořádaná množina. Nechtě  $X$  a  $Y$  jsou její podmnožiny takové, že existují suprema  $\sup X$  a  $\sup Y$ . Existuje-li  $\sup\{\sup X, \sup Y\}$ , potom existuje také  $\sup(X \cup Y)$  a platí, že*

$$\sup(X \cup Y) = \sup\{\sup X, \sup Y\}.$$

*Podobně pro infima.*

*Důkaz.* Nechtě  $a \in X \cup Y$ . Jestliže  $a \in X$  tak  $a \leq \sup X$ , pokud  $a \in Y$ , tak  $a \leq \sup Y$ . Proto  $a \leq \sup\{\sup X, \sup Y\}$ . Je-li naopak  $s \in A$  takové, že  $a \leq s$  pro každé  $a \in X \cup Y$ , potom  $\sup X, \sup Y \leq s$ , odkud dostaneme  $\sup\{\sup X, \sup Y\} \leq s$ . Proto  $\sup\{\sup X, \sup Y\} = \sup(X \cup Y)$ .  $\square$

**Lemma 1.2.** *Buď  $A$  částečně uspořádaná množina. Má-li každá dvouprvková podmnožina množiny  $A$  supremum (infimum), potom má každá neprázdná konečná podmnožina množiny  $A$  supremum (infimum).*

*Důkaz.* Předpokládejme, že má každá dvouprvková podmnožina množiny  $A$  supremum a ukažme, že každá neprázdná konečná podmnožina množiny  $A$  má supremum. Příklad infima je analogický. Pro spor předpokládejme, že tomu tak není. Buď  $n$  nejmenší přirozené číslo pro které

existuje  $n$ -prvková podmnožina  $X$ , která nemá v  $A$  supremum. Množina  $X$  je alespoň dvouprvková, a proto je sjednocením svých neprázdných vlastních podmnožin  $M_1$  a  $M_2$ . Množiny  $M_1$  a  $M_2$  mají méně než  $n$  prvků, a proto mají podle indukčního předpokladu suprema. Protože existuje supremum každé dvouprvkové podmnožiny množiny  $A$ , existuje  $\sup\{\sup M_1, \sup M_2\}$ . Vzhledem k Lemmatu 1.1 je toto supremum rovno  $\sup X$ , což je ve sporu s volbou množiny  $X$ .  $\square$

Buď  $A$  uspořádaná množina jejíž každá dvouprvková podmnožina má supremum a infimum. Na množině  $A$  definujeme binární operace *spojení*, značíme " $\vee$ ", a *průseku*, značíme " $\wedge$ ", takto:  $a \vee b = \sup\{a, b\}$  a  $a \wedge b = \inf\{a, b\}$ . Právě definované operace mají tyto vlastnosti:

**Komutativita:**

- $a \vee b = b \vee a$ ,
- $a \wedge b = b \wedge a$ ,

**Asociativita:**

- $(a \vee b) \vee c = a \vee (b \vee c)$ ,
- $(a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c)$ ,

**Absorpce:**  $a \vee (a \wedge b) = a \wedge (a \vee b) = a$ ,

pro všechna  $a, b, c \in A$ .

*Důkaz.* Všechny vlastnosti plynou snadno z definic. Zcela zřejmá je komutativita. V případě spojení dostaneme s využitím Lemmatu 1.1, že

$$a \vee (b \vee c) = \sup\{a, \sup\{b, c\}\} = \sup\{a, b, c\} = \sup\{\sup\{a, b\}, c\} = (a \vee b) \vee c.$$

Podobně postupujeme v případě průseku a tak ukážeme asociativitu. Zbývá absorpce. Podle definice máme  $a \vee (a \wedge b) = \sup\{a, \inf\{a, b\}\}$ . Protože  $a \geq \inf\{a, b\}$ , je  $\sup\{a, \inf\{a, b\}\} = a$ . Podobně  $a \wedge (a \vee b) = \inf\{a, \sup\{a, b\}\}$  a protože  $a \leq \sup\{a, b\}$ , platí, že  $\inf\{a, \sup\{a, b\}\} = a$ .  $\square$

**Definice.** Množinu  $A$  spolu s komutativními a asociativními operacemi " $\vee$ " a " $\wedge$ " svázanými vlastnostmi absorpce nazveme *svazem*.

**Lemma 1.3.** *Buď  $A$  svaz. Potom platí*

- (i)  $a = a \vee a = a \wedge a$ ,
- (ii)  $a = a \wedge b$  právě když  $b = a \vee b$ ,

pro všechna  $a, b \in A$ .

*Důkaz.* Díky absorpci platí, že  $a \vee a = a \vee (a \wedge (a \vee b)) = a$  a podobně  $a \wedge a = a \wedge (a \vee (a \wedge b)) = a$ . Odtud plyne (i).

Předpokládejme, že  $a = a \wedge b$ . Potom  $a \vee b = (a \wedge b) \vee b = b$ . Poslední rovnost platí opět díky absorpci. Opačnou implikaci bodu (ii) dokážeme analogicky.  $\square$

Buď  $\mathbf{A}$  svaz. Na množině  $A$  definujme relaci “ $\leq$ ” takto:  $a \leq b$  právě když  $a = a \wedge b$  (což je podle Lemma 1.3(ii) ekvivalentní rovnosti  $b = a \vee b$ ).

**Tvrzení 1.4.** *Buď  $\mathbf{A}$  svaz. Relace “ $\leq$ ” indukovaná svazovými operacemi je uspořádáním množiny  $A$ . Přitom pro všechna  $a, b \in A$  platí, že  $a \vee b = \sup\{a, b\}$  a  $a \wedge b = \inf\{a, b\}$ . Speciálně, každá neprázdňá konečná podmnožina množiny  $A$  má supremum a infimum.*

*Důkaz.* Předpokládejme, že  $a = a \wedge b$  a zároveň  $b = b \wedge c$ , tj., že  $a \leq b$  a zároveň  $b \leq c$ . Potom  $a \wedge c = (a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c) = a \wedge b = a$ , odkud je vidět, že  $a \leq c$ . Proto je relace “ $\leq$ ” tranzitivní. Platí-li  $a \leq b$  a zároveň  $b \leq a$ , potom  $a = a \wedge b = b$ . Podle Lemmatu 1.3(i) platí, že  $a = a \wedge a$ , tedy  $a \leq a$ . Proto je relace “ $\leq$ ” uspořádáním množiny  $A$ .

Z absorpce a komutativity plyne, že  $a = a \wedge (a \vee b)$  a  $b = b \wedge (a \vee b)$ , odkud  $a, b \leq a \vee b$ . Je-li naopak  $a, b \leq c$ , platí podle Lemmatu 1.3(ii), že  $c = a \vee c = b \vee c$ . Odtud  $c = a \vee c = a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$  a proto  $a \vee b = \sup\{a, b\}$ . Podobně ukážeme, že  $a \wedge b = \inf\{a, b\}$ . Existence infim a suprem všech neprázdňých konečných podmnožin množiny  $A$  plyne z Lemmatu 1.2.  $\square$

Na svaz je tak možné pohlížet jako na algebru se dvěma operacemi “ $\vee$ ” a “ $\wedge$ ” splňujícími příslušné axiomy nebo jako na uspořádanou množinu v níž má každá neprázdňá konečná podmnožina supremum a infimum.

**Definice.** Svaz  $\mathbf{A}$  nazveme *omezený*, má-li největší a nejmenší prvek. Největší prvek svazu obvykle značíme  $1_{\mathbf{A}}$ , nejmenší pak  $0_{\mathbf{A}}$  (nebo jen 1 a 0, je-li svaz  $\mathbf{A}$  jednoznačně určený ze souvislosti).

Všimněme si, že je-li  $A$  uspořádaná množina a značí-li  $\emptyset$  prázdňou podmnožinu  $A$ , jsou  $\sup \emptyset$ , resp.  $\inf \emptyset$  rovny nejmenšímu, resp. největšímu prvku množiny  $A$ . Omezené svazy tedy odpovídají uspořádaným množinám, jejichž každá konečná podmnožina má supremum a infimum.

**Definice.** Svaz nazveme *úplný*, má-li každá jeho podmnožina infimum.

Je-li  $\mathbf{A}$  úplný svaz a  $X$  jeho podmnožina, potom je

$$\sup X = \inf\{a \in \mathbf{A} \mid b \leq a \text{ pro každé } b \in X\}.$$

Proto má každá podmnožina úplného svazu také supremum. V souladu se značením binárních svazových operací budeme značit  $\bigvee X$ , resp.  $\bigwedge X$  supremum, resp. infimum podmnožiny  $X$  uspořádané množiny  $A$ .

**1.2. Modulární svazy.** Svaz  $\mathbf{A}$  nazveme *modulární* pokud pro každé  $a, b, c \in \mathbf{A}$  takové, že  $a \leq c$ , platí rovnost

$$(1.1) \quad a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c.$$

Všimněme si, že nerovnost

$$a \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge c$$

platí za předpokladu  $a \leq c$  v každém svazu. Proto jsou modulární svazy charakterizovány právě tím, že platí opačná nerovnost. Z výše uvedené definice není patrné, že modulární svazy tvoří varietu neboť podmínka v předchozí definici je implikací, nikoliv identitou. To, že je možné nahradit tuto implikaci identitou ukazuje následující tvrzení.

**Tvrzení 1.5.** *Svaz  $\mathbf{A}$  je modulární právě když*

$$(1.2) \quad (a \wedge c) \vee (b \wedge c) = ((a \wedge c) \vee b) \wedge c$$

pro všechna  $a, b, c \in \mathbf{A}$ .

*Důkaz.* Nejprve předpokládejme, že svaz  $\mathbf{A}$  je modulární a položme  $a' = a \wedge c$ . Protože  $a' = (a \wedge c) \leq c$ , dostáváme, že  $a' \vee (b \wedge c) = (a' \vee b) \wedge c$  což odpovídá identitě (1.2).

Naopak předpokládejme, že svaz  $\mathbf{A}$  splňuje identitu (1.2). Necht'  $a, b, c \in \mathbf{A}$  jsou takové, že  $a \leq c$ . Potom  $a = a \wedge c$  a po dosazení do (1.2) dostaneme rovnosti  $a \vee (b \wedge c) = (a \wedge c) \vee (b \wedge c) = ((a \wedge c) \vee b) \wedge c = (a \vee b) \wedge c$ , tedy svaz  $\mathbf{A}$  je modulární.  $\square$

Vidíme tedy, že třída všech modulárních svazů je varietou a tedy je uzavřena na podsvazy, direktní součiny a homomorfní obrazy. Varietou všech modulárních svazů budeme dále značit  $\mathcal{M}$ .

**Tvrzení 1.6.** *Bud'  $\mathbf{R}$  okruh a  $\mathbf{M}$  nějaký  $\mathbf{R}$ -modul. Potom je svaz všech podmodulů modulu  $\mathbf{M}$  modulární. Speciálně je modulární svaz všech podprostorů libovolného vektorového prostoru nebo svaz všech podgrup libovolné Abelovy grupy.*

*Důkaz.* Připomeňme, že podmoduly modulu  $\mathbf{M}$  tvoří svaz v němž spojení podmodulů  $\mathbf{X}$  a  $\mathbf{Y}$  odpovídá jejich součtu  $\mathbf{X} + \mathbf{Y} := \{x + y \mid x \in \mathbf{X}, y \in \mathbf{Y}\}$  a průseku odpovídá průnik  $\mathbf{X} \cap \mathbf{Y}$ .

Necht'  $\mathbf{X}, \mathbf{Y}$  a  $\mathbf{Z}$  jsou podmoduly modulu  $\mathbf{M}$  takové, že  $\mathbf{X} \subseteq \mathbf{Z}$ . Potom

$$(\mathbf{X} + \mathbf{Y}) \cap \mathbf{Z} = \{x + y \mid x \in \mathbf{X}, y \in \mathbf{Y} \text{ a } x + y \in \mathbf{Z}\} = \dots$$

Pokud  $x + y \in \mathbf{Z}$  a  $x \in \mathbf{X} \subseteq \mathbf{Z}$ , tak  $y = (x + y) - x \in \mathbf{Z}$ . Proto máme,

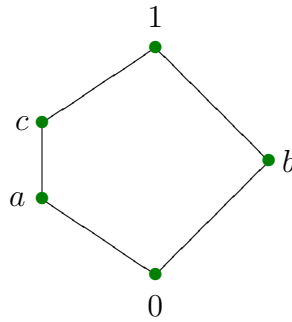
$$\cdots = \{x + y \mid x \in \mathbf{X}, y \in \mathbf{Y} \cap \mathbf{Z}\} = \mathbf{X} + (\mathbf{Y} \cap \mathbf{Z}).$$

□

**Tvrzení 1.7.** *Svaz všech normálních podgrup libovolné grupy je modulární.*

*Důkaz.* Buď  $\mathbf{G}$  grupa. Normální podgrupy grupy  $\mathbf{G}$  tvoří svaz, v němž spojení dvou normálních podgrup  $\mathbf{H}$  a  $\mathbf{K}$  odpovídá jejich součin  $\mathbf{HK} := \{xy \mid x \in \mathbf{H} \text{ a } y \in \mathbf{K}\}$  a průseku odpovídá jejich průnik. Necht'  $\mathbf{H}$ ,  $\mathbf{K}$  a  $\mathbf{L}$  jsou normální podgrupy grupy  $\mathbf{G}$  takové, že  $\mathbf{H} \subseteq \mathbf{L}$ . Potom  $\mathbf{HK} \cap \mathbf{L} := \{xy \mid x \in \mathbf{H}, y \in \mathbf{K} \text{ a } xy \in \mathbf{L}\}$ . Protože  $y = x^{-1}(xy) \in \mathbf{HL} \subseteq \mathbf{L}$ , odkud  $y \in \mathbf{K} \cap \mathbf{L}$ , dostáváme, že  $\mathbf{HK} \cap \mathbf{L} = \{xy \mid x \in \mathbf{H} \text{ a } y \in \mathbf{K} \cap \mathbf{L}\} = \mathbf{H}(\mathbf{K} \cap \mathbf{L})$ . □

Svaz  $\mathbf{N}_5$  na následujícím obrázku není modulární:



OBRÁZEK 1. Svaz  $\mathbf{N}_5$

Je totiž  $a \leq c$  a zároveň  $a \vee (b \wedge c) = a < c = (a \vee b) \wedge c$ .

V souvislosti s Tvrzením 1.7 poznamenejme, že svaz všech podgrup modulární být nemusí. Uvažme například grupu  $\mathbf{S}_4$  všech permutací množiny  $\{1, 2, 3, 4\}$  a její podgrupy:  $\mathbf{A}$  generovanou transpozicí  $(1, 2)$ ,  $\mathbf{B}$  generovanou čtyř-cyklem  $(1, 2, 3, 4)$  a  $\mathbf{C}$  generovanou transpozicemi  $(1, 2)$  a  $(3, 4)$ . Snadno nahlédneme, že tyto podgrupy spolu s triviální podgrupou a celou grupou  $\mathbf{S}_4$  tvoří podsvaz svazu všech podgrup grupy  $\mathbf{S}_4$ , který je izomorfní  $\mathbf{N}_5$ . Proto svaz všech podgrup grupy  $\mathbf{S}_4$  není modulární.