

## 8. Uspořádání a svazy

Uspořádání je další užitečná abstraktní struktura na množině. Modeluje takové vztahy mezi prvky jako větší (menší), obsažený (obsahující) apod. Přidáváním podmínek postupně dojdeme ke speciálním uspořádaným množinám – svazům a Booleovým algebram –, které jsou zároveň algebry se dvěma binárními operacemi a mají důležité aplikace, zejména v informatice.

### 1. Uspořádané množiny

Připomeňme, že *relace* na množině  $M$  je libovolná podmnožina kartézského součinu  $M^2 = M \times M$ . Je-li  $\rho \subseteq M^2$  relace, pak vztah  $(x, y) \in \rho$  zapisujeme  $x \rho y$ .

**Definice.** Buď dána množina  $M$ . Relace  $\rho$  na  $M$  se nazývá

- 1° *reflexivní*, platí-li  $a \rho a$  pro všechna  $a \in M$ ,
- 2° *antisymetrická*, platí-li implikace  $a \rho b, b \rho a \Rightarrow a = b$ ,
- 3° *tranzitivní*, platí-li implikace  $a \rho b, b \rho c \Rightarrow a \rho c$ .

Relace, která je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní zároveň, se nazývá *uspořádání*. Dvojice  $(M, \rho)$  se pak nazývá *uspořádaná množina*.

**Příklady.** 0) Na každé množině  $M$  je identická relace  $\text{id}_M$  uspořádáním (připomeňme, že  $a \text{id}_M b \Leftrightarrow a = b$ ).

1)  $(\mathbf{R}, \leq)$ ,  $(\mathbf{Z}, \leq)$ ,  $(\mathbf{N}, \leq)$  atd. jsou uspořádané množiny, je-li  $\leq$  obvyklé uspořádání čísel podle velikosti.

2) Buď  $M$  množina, buď  $\mathbf{P}(M)$  množina všech podmnožin množiny  $M$ . Inkluze  $\subseteq$  je uspořádání na  $\mathbf{P}(M)$  a  $(\mathbf{P}(M), \subseteq)$  je uspořádaná množina.

3)  $(\mathbf{N}, |)$ , kde  $a|b$  (čteme *a dělí b*) právě tehdy, když existuje  $m \in \mathbf{N}$  takové, že  $am = b$ . Relace „ $|$ “ se nazývá *relace dělitelnosti* a je uspořádáním.

Podějme důkaz antisymetrie. Jestliže  $a|b$  a  $b|a$ , pak existují  $m, n \in \mathbf{N}$  taková, že  $am = b$  a  $bn = a$ . Odtud  $a = amn$ , ale  $a \neq 0$ , načež  $1 = mn$ . Rovnice  $1 = mn$  však má v přirozených číslech jediné řešení:  $m = 1$  a  $n = 1$ . Potom  $b = a \cdot 1 = a$ .

Upozorníme, že analogicky definovaná relace dělitelnosti na množině  $\mathbf{Z}$  celých čísel není antisymetrická, protože  $1|-1$  a  $-1|1$ , a přesto  $1 \neq -1$  (to souvisí s tím, že rovnice  $1 = mn$  má v celých číslech ještě další řešení  $m = -1$  a  $n = -1$ ).

Buď  $\rho$  uspořádání na množině  $M$ . Opačná relace  $\rho^{-1}$  (tj. relace definovaná předpisem „ $a \rho^{-1} b$  právě když  $b \rho a$ “) je zase uspořádání. Nazývá se *duální uspořádání*. Často se obecné uspořádání označuje symbolem „ $\leq$ “. Duální uspořádání  $\leq^{-1}$  se pak označuje symbolem „ $\geq$ “:  $a \geq b$  právě tehdy, když  $b \leq a$ . Podobně nakládáme se symboly „ $\subseteq$ “ atp.

Každá podmnožina  $N \subseteq M$  uspořádané množiny  $(M, \leq)$  je opět uspořádaná množina. Relace  $\leq_N$ , zadaná pro libovolná  $x, y \in N$  předpisem  $x \leq_N y \Leftrightarrow x \leq y$ , je totiž uspořádání na  $N$ . Nazývá se *indukované uspořádání* a značí se rovněž  $\leq$ .

## 8. Uspořádání a svazy

**Příklady.** 1) Přirozené uspořádání  $\leq$  na množině  $\mathbf{N}$  je totožné s uspořádáním indukovaným z přirozeného uspořádání množiny  $\mathbf{Z}$ . Totéž platí pro další dvojice z množin  $\mathbf{N}, \mathbf{Z}, \mathbf{Q}, \mathbf{R}$ .

2) Bud'  $A$  množina, uvažujme o množině  $A^2 = A \times A$ . Množina všech podmnožin množiny  $A^2$ , čili  $\mathbf{P}(A^2)$ , je vlastně množina všech binárních relací na množině  $A$ . Inkluze  $\subseteq$  pak představuje uspořádání na  $\mathbf{P}(A^2)$ . Přitom

$$\rho \subseteq \sigma$$

právě tehdy, když platí implikace  $(x, y) \in \rho \Rightarrow (x, y) \in \sigma$ , to jest, implikace

$$x\rho y \Rightarrow x\sigma y.$$

**Definice.** Řekneme, že prvky  $a, b$  uspořádané množiny  $M$  jsou *srovnatelné*, platí-li  $a \leq b$  nebo  $a \geq b$ . Uspořádaná množina  $M$  se nazývá *řetězec*, jsou-li každé dva prvky  $a, b \in M$  srovnatelné.

**Příklad.**  $(\mathbf{R}, \leq)$ ,  $(\mathbf{Z}, \leq)$ ,  $(\mathbf{N}, \leq)$  atd. jsou řetězce.

**Cvičení.** Dokažte, že každá podmnožina řetězce je opět řetězec, vzhledem k indukovanému uspořádání.

Bud'  $\leq$  uspořádání na  $M$ . Zaved'me označení  $a < b$ , jestliže  $a \leq b$  a zároveň  $a \neq b$ . Dále zaved'me označení  $a \triangleleft b$ , jestliže  $a < b$  a neexistuje  $c \in M$  takové, že  $a < c, c < b$ . Je-li  $a \triangleleft b$ , pak říkáme, že prvek  $b$  *pokrývá* prvek  $a$ .

**Příklady.** 1) V množině  $\mathbf{N}$  s přirozeným uspořádáním podle velikosti platí  $1 < 2$  a  $1 \triangleleft 2$ . Dále platí  $1 < 3$  ale nikoliv  $1 \triangleleft 3$ .

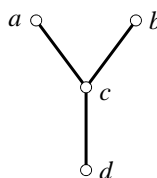
2) V množině  $\mathbf{Q}$  všech racionálních čísel s přirozeným uspořádáním neplatí  $a \triangleleft b$  pro žádnou dvojici  $a < b$ . Skutečně, prvek  $c = \frac{1}{2}(a + b)$  pak splňuje  $a < c, c < b$ .

Konečnou uspořádanou množinu  $(M, \leq)$  můžeme znázornit diagramem. Prvky množiny  $M$  znázorníme jako body v rovině, v níž je zadán horizontální směr. Prvky  $a, b$ , splňující  $a \triangleleft b$  vyznačíme tak, že  $a$  leží níže než  $b$  a spojíme je úsečkou.

Z diagramu pak můžeme určit uspořádání množiny  $M$ :  $a \leq b$  právě tehdy, když  $a$  leží níže než  $b$  a existuje zdola nahoru směřující posloupnost na sebe navazujících úseček z bodu  $a$  do bodu  $b$ .

**Příklad.** V uspořádané množině  $Y$  s diagramem vpravo platí:

- $c \triangleleft a, c \triangleleft b, d \triangleleft c$ ;
- $d < a$ , ale nikoliv  $d \triangleleft a$ ;
- prvky  $a, b$  jsou nesrovnatelné.



**Cvičení.** Nakreslete diagram

- 1) čtyřprvkového řetězce;
- 2) uspořádané množiny duální k uspořádané množině  $Y$  z předchozího příkladu;
- 3) Uspořádané množiny  $(\mathbf{P}(M), \subseteq)$ , je-li  $M$  jedno-, dvou-, tří- a čtyřprvková množina.

**Definice.** Bud'  $(M, \leq)$  uspořádaná množina. Prvek  $x \in M$  se nazývá

- *nejmenší*, je-li  $x \leq a$  pro všechna  $a \in M$ ;
- *největší*, je-li  $x \geq a$  pro všechna  $a \in M$ ;
- *maximální*, neexistuje-li  $a \in M$  takový, že  $a > x$ ;
- *minimální*, neexistuje-li  $a \in M$  takový, že  $a < x$ .

**Příklad.** V uspořádané množině  $Y$  z předchozího příkladu platí:

- $d$  je nejmenší prvek a zároveň jediný prvek minimální;
- největší prvek neexistuje, zatímco  $a, b$  jsou dva prvky maximální;

**Cvičení.** Dokažte:

- (1) V každé uspořádané množině existuje nejvýše jeden největší a nejvýše jeden nejmenší prvek.
- (2) Existuje-li nejmenší prvek, pak je jediným minimálním prvkem. Existuje-li největší prvek, pak je jediným maximálním prvkem.

**Definice.** Buď  $A \subseteq M$  podmnožina uspořádané množiny  $(M, \leq)$ . Prvek  $x \in M$  se nazývá

- *dolní závora* množiny  $A$ , je-li  $x \leq a$  pro všechna  $a \in A$ ;
- *horní závora* množiny  $A$ , je-li  $x \geq a$  pro všechna  $a \in A$ ;
- *supremum* množiny  $A$ , je-li  $x$  nejmenší prvek množiny všech horních závor množiny  $A$ ; píšeme  $x = \sup A$ ;
- *infimum* množiny  $A$ , je-li  $x$  největší prvek množiny všech dolních závor množiny  $A$ ; píšeme  $x = \inf A$ .

**Příklad.** V naší uspořádané množině  $Y$  platí:

- podmnožina  $\{a, b\}$  má dolní závory  $c, d$ , z nich největší je  $c$ , a proto  $\inf\{a, b\} = c$ .
- podmnožina  $\{a, b\}$  nemá žádnou horní závoru, a proto  $\sup\{a, b\}$  neexistuje (množina horních závor je prázdná, a proto nemá největší prvek).

**Cvičení.** Dokažte:

- (1) Každá podmnožina má nejvýše jedno supremum a nejvýše jedno infimum.
- (2) Jestliže  $x \leq y$ , pak  $\inf\{x, y\} = x$  a  $\sup\{x, y\} = y$ .
- (3) Jestliže  $\inf\{x, y\} = x$ , pak  $x \leq y$ .
- (4) Jestliže  $\sup\{x, y\} = y$ , pak  $x \leq y$ .

Uvažujme o matematickém pojmu, v jehož definici vystupuje nějaké uspořádání  $\leq$ . Nahradi-li toto uspořádání duálním uspořádáním  $\geq$ , obdržíme definici *duálního pojmu*. Tak například, duálním pojmem k pojmu nejmenšího prvku je pojem největšího prvku.

Buď  $A$  libovolné tvrzení o uspořádaných množinách. Náhradou pojmů duálními pojmy vznikne *duální tvrzení*  $B$ . Jestliže obecně platí tvrzení  $A$ , pak obecně platí i duální tvrzení  $B$ . Důkaz tvrzení  $B$  obdržíme, nahradíme-li ve všech krocích důkazu tvrzení  $A$  všechny pojmy pojmy duálními.

## 2. Izotonní zobrazení

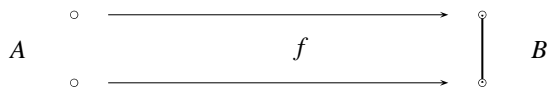
**Definice.** Buďte  $(M, \leq)$ ,  $(N, \leq)$  dvě uspořádané množiny. Zobrazení  $f : M \rightarrow N$  se nazývá *izotonní*, jestliže platí implikace  $a \leq b \Rightarrow f(a) \leq f(b)$ .

Je-li zobrazení  $f$  bijektivní a  $f$  i  $f^{-1}$  jsou izotonní, pak říkáme, že  $f$  je *izomorfismus* uspořádaných množin, a že uspořádané množiny  $(M, \leq)$ ,  $(N, \leq)$  jsou *izomorfní*.

**Příklad.** Identické zobrazení  $\text{id} : (\mathbf{N}, |) \rightarrow (\mathbf{N}, \leq)$  je izotonní zobrazení. Skutečně, jestliže  $a|b$ , pak  $b = na$  pro nějaké  $n \in \mathbf{N}$ , ale  $n \geq 1$ , a proto  $b = na \geq a$ .

Inverzní zobrazení  $\text{id} : (\mathbf{N}, \leq) \rightarrow (\mathbf{N}, |)$  není izotonní zobrazení, protože neplatí implikace  $a \leq b \Rightarrow a|b$  (například  $2 \leq 3$ , ale neplatí  $2|3$ ).

**Příklad.** Buďte  $A = B = \{0, 1\}$  dvouprvkové množiny, opatřené uspořádáním podle následujících diagramů:



Buď  $f : A \rightarrow B$  identické zobrazení. Pak  $f$  je izotonní bijekce, jejíž inverze  $f^{-1}$  není izotonní.

**Cvičení.** Dokažte, že kompozice izotonních zobrazení je izotonní zobrazení.

## Svazy

**Definice.** Buď  $(M, \leq)$  uspořádaná množina. Necht' pro každé dva prvky  $x, y \in M$  existuje infimum  $\inf\{x, y\}$  a supremum  $\sup\{x, y\}$ . Pak říkáme, že  $M$  je *svazově uspořádaná množina*.

**Příklady.** 1) Buď  $M$  množina, pak je  $(\mathbf{P}(M), \subseteq)$  svazově uspořádaná množina, přičemž platí  $\inf\{X, Y\} = X \cap Y$  a  $\sup\{X, Y\} = X \cup Y$  pro libovolné prvky  $X, Y \in \mathbf{P}(M)$ .

2)  $(\mathbf{N}, |)$  je svazově uspořádaná množina, přičemž  $\inf\{a, b\} =$  největší společný dělitel,  $\sup\{a, b\} =$  nejmenší společný násobek čísel  $a, b \in \mathbf{N}$ .

3) Každý řetězec  $(M, \leq)$  je svazově uspořádaná množina, přičemž  $\inf\{a, b\} = \min\{a, b\}$  je menší, resp.  $\sup\{a, b\} = \max\{a, b\}$  je větší z prvků  $a, b \in M$ .

**Tvrzení.** Buď  $(M, \leq)$  svazově uspořádaná množina. Označme

$$x \vee y := \sup\{x, y\}, \quad x \wedge y := \inf\{x, y\}.$$

Pak

$$\begin{array}{ll}
 x \vee x = x, & x \wedge x = x, \\
 x \vee y = y \vee x, & x \wedge y = y \wedge x, \\
 x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z, & x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z, \\
 x \vee (y \wedge x) = x, & x \wedge (y \vee x) = x
 \end{array} \tag{*}$$

pro libovolná  $x, y, z \in M$ .

**Důkaz.** Asociativita: Cvičení. Návod: Ukažte, že  $x \vee (y \vee z) = \sup\{x, y, z\} = (x \vee y) \vee z$ .

Zbytek: Cvičení.

**Cvičení.** Dokažte, že  $x_1 \vee x_2 \vee \dots \vee x_n = \sup\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . (Vlevo nezáleží na uzávorkování, protože operace je asociativní.)

**Definice.** Algebraická struktura  $(M, \wedge, \vee)$  se dvěma binárními operacemi  $\wedge$  a  $\vee$  se nazývá *svaz*, jestliže jsou splněny podmínky (\*). Binární operace  $\wedge$  se nazývá *průsek*, binární operace  $\vee$  se nazývá *spojení*.

Ukázali jsme, že každá svazově uspořádaná množina je svaz. Platí však i obráceně, že každý svaz je svazově uspořádaná množina.

8. Uspořádání a svazy

**Cvičení.** A) Buď  $(M, \wedge, \vee)$  svaz. Pak platí:

- (1) Položme  $x \leq_{\wedge} y$  právě když  $x \wedge y = x$ . Pak je  $\leq_{\wedge}$  uspořádání na množině  $M$ .
- (2) Položme  $x \leq_{\vee} y$  právě když  $x \vee y = y$ . Pak je  $\leq_{\vee}$  uspořádání na množině  $M$ .
- (3) Uspořádání  $\leq_{\wedge}$  je shodné s uspořádáním  $\leq_{\vee}$  a je svazové, přičemž

$$\sup\{x, y\} = x \vee y, \quad \inf\{x, y\} = x \wedge y.$$

B) Buď  $(M, \wedge, \vee)$  svaz. Ukažte, že  $(M, \vee, \wedge)$  je také svaz; nazývá se *duální svaz*. Ověřte, že duální svaz má duální uspořádání.

Nadále budeme používat termín svaz i pro svazově uspořádané množiny. Svazy budeme chápat i jako algebraické struktury i jako uspořádané množiny současně. Víme totiž, že uspořádání jednoznačně určuje algebraickou strukturu a algebraická struktura zase jednoznačně určuje uspořádání.

**Cvičení.** S každým svazem jsou spojeny dvě pologrupy  $(M, \wedge)$  a  $(M, \vee)$ .

A) Dokažte, že následující výroky o svazu  $(M, \wedge, \vee)$  jsou ekvivalentní:

- (1)  $M$  má největší prvek  $e$ ;
- (2)  $(M, \wedge, e)$  je monoid.

B) Zformulujte a dokažte „duální“ výsledek o monoidu  $(M, \vee, e)$ .

**Cvičení.** Ukažte, že pologrupa  $A = \{\heartsuit, \spadesuit, \diamondsuit, \clubsuit\}$  s operací „ $\sqcup$ “ zadanou tabulkou

$\sqcup$	$\heartsuit$	$\spadesuit$	$\diamondsuit$	$\clubsuit$
$\heartsuit$	$\heartsuit$	$\heartsuit$	$\heartsuit$	$\heartsuit$
$\spadesuit$	$\heartsuit$	$\spadesuit$	$\heartsuit$	$\spadesuit$
$\diamondsuit$	$\heartsuit$	$\heartsuit$	$\diamondsuit$	$\diamondsuit$
$\clubsuit$	$\heartsuit$	$\spadesuit$	$\diamondsuit$	$\clubsuit$

je pologrupou  $(A, \sqcup)$  některého svazu  $(A, \sqcap, \sqcup)$ . Nakreslete diagram tohoto svazu a vysvětlíte, jak jej lze použít k důkazu asociativity operace „ $\sqcup$ “.

Při počítání ve svazech můžeme použít následující užitečné implikace:

**Tvrzení.** Pro každé tři prvky  $x, a, b$  svazu  $L$  platí

- (i) jestliže  $a \leq b$ , pak  $a \wedge x \leq b \wedge x$ ;
- (ii) jestliže  $a \leq b$ , pak  $a \vee x \leq b \vee x$ ;
- (iii) jestliže  $x \leq a$ ,  $x \leq b$ , pak  $x \leq a \wedge b$ ;
- (iv) jestliže  $x \geq a$ ,  $x \geq b$ , pak  $x \geq a \vee b$ .

**Důkaz.** (i) Nechť  $a \leq b$ , pak  $a \wedge b = a$ , načez  $(a \wedge x) \wedge (b \wedge x) = a \wedge b \wedge x = a \wedge x$ ; odtud tvrzení. (ii) cvičení; (iii) a (iv) plynou ihned z definice infima a suprema (cvičení).

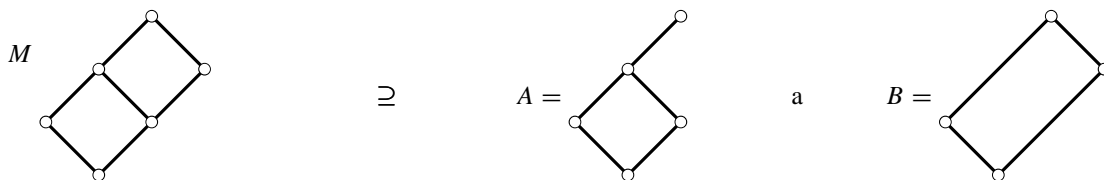
Je-li  $(L, \wedge, \vee)$  svaz, pak je  $(L, \vee, \wedge)$  také svaz. Identity  $(*)$  definující svaz jsou totiž symetrické vzhledem k vzájemné záměně  $\wedge$  a  $\vee$ . Nazývá se *duální svaz* ke svazu  $L$  a budeme jej značit  $L^*$ .

Stává se, že podmnožina  $A$  svazu  $M$  obsahuje i všechna suprema a infima všech dvojic svých prvků, a je potom sama svaz.

**Definice.** *Podsvaz* svazu  $(M, \wedge, \vee)$  je podmnožina  $A \subset M$  taková, že pro každé  $x, y \in A$  platí  $x \wedge y \in A$  a  $x \vee y \in A$ .

8. Uspořádání a svazy

**Příklad.** Svaz  $M$  a dva jeho podsvazy  $A$  a  $B$ :



- Cvičení.** (1) Každá podmnožina řetězce je podsvaz.  
 (2) Každá podmnožina svazu, která je řetězcem, je podsvaz.

Nicméně, podmnožina  $A$  může být svazem vzhledem k indukovanému uspořádání, aniž by byla podsvazem:

**Příklad.** Svaz  $M$  a jeho podmnožina  $A$ , která je svazem, ale není podsvazem.



Supremum  $x \vee_A y$  v  $A$  je různé od suprema  $x \vee_M y$  v  $M$ !

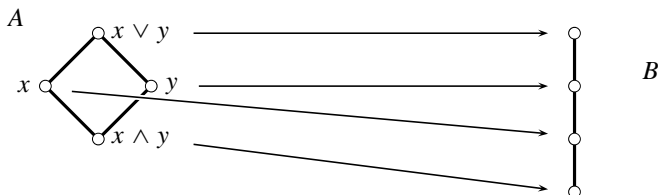
**Definice.** Buďte  $(X, \wedge, \vee)$ ,  $(Y, \wedge, \vee)$  svazy. Zobrazení  $f : L \rightarrow R$  se nazývá *homomorfismus svazů*, jestliže  $f(a \wedge b) = f(a) \wedge f(b)$  a  $f(a \vee b) = f(a) \vee f(b)$  pro každé  $a, b \in X$ .

**Tvrzení.** Každý homomorfismus svazů je izotonní zobrazení.

**Důkaz.** Buďte  $(X, \wedge, \vee)$ ,  $(Y, \wedge, \vee)$  svazy, buď  $f : X \rightarrow Y$  homomorfismus. Nechť  $a, b \in X$  a nechť  $a \leq b$ , takže  $a \wedge b = a$ , načež  $f(a) \wedge f(b) = f(a \wedge b) = f(a)$ , a proto  $f(a) \leq f(b)$ , což se mělo dokázat.

Izotonní zobrazení svazů však nemusí být homomorfismus:

**Příklad.** Zobrazení  $f$  je izotonní zobrazení svazů, je-li



Toto zobrazení *není* homomorfismus svazů, protože  $f(x) \vee f(y) = f(y) \neq f(x \vee y)$

**Cvičení.** Buď  $f : A \rightarrow B$  zobrazení svazu  $(A, \wedge, \vee)$  do svazu  $(B, \wedge, \vee)$ . Dokažte, že následující výroky jsou ekvivalentní:

- 1°  $f$  je izomorfismus uspořádaných množin;
- 2°  $f$  je izomorfismus svazů.

### Úplné svazy

**Definice.** Buď  $L$  svaz, řekneme, že  $L$  je *úplný*, má-li každá podmnožina v  $L$  supremum i infimum.

**Příklad.** (1) Každý konečný svaz je úplný a platí  $\sup\{x_1, \dots, x_n\} = x_1 \vee \dots \vee x_n$ ,  $\inf\{x_1, \dots, x_n\} = x_1 \wedge \dots \wedge x_n$ .

- (2) Svaz  $(\mathbf{P}(M), \subseteq)$  je úplný. Infima jsou průniky, suprema jsou sjednocení.
- (3) Svaz  $(\mathbf{N}, \leq)$  není úplný. Schází například supremum celé množiny  $\mathbf{N}$ .

Každý úplný svaz  $L$  má největší prvek  $\sup L$  i nejmenší prvek  $\inf L$ .

**Věta.** Buď  $L$  uspořádaná množina, jejíž každá podmnožina má infimum. Pak  $L$  je úplný svaz.

**Důkaz.** Buď  $X \subseteq L$ . Označme  $Y$  množinu všech horních závor množiny  $X$ . Položme  $s = \inf Y$  a dokažme, že  $s = \sup X$ .

Nejprve dokažme, že  $s$  je horní závora množiny  $X$ . Buď tedy  $x \in X$  libovolné. Pro každý prvek  $y \in Y$  pak máme  $y \geq x$ , protože  $y$  je horní závora množiny  $X$ . To ale znamená, že  $x$  je dolní závora množiny  $Y$ . Odtud  $x \leq s$ , protože  $s$  je největší dolní závora množiny  $Y$ .

Předchozí výsledek znamená, že  $s \in Y$ . Protože navíc  $s = \inf Y$ , je  $s$  nejmenší prvek množiny  $Y$ , a tedy nejmenší horní závora množiny  $X$ , což se mělo dokázat.

**Cvičení.** Dokažte, že  $\inf \emptyset$  je největší prvek v  $X$ . Mezi předpoklady věty proto je i předpoklad, že  $X$  má největší prvek. Například  $(\mathbf{N}, \leq)$  není úplný svaz, přestože každá neprázdná podmnožina má infimum.

Posledně uvedená věta poskytuje cenný způsob důkazu, že některá uspořádaná množina je svaz.

**Příklad.** Buď  $A$  grupa, označme  $\mathbf{P}(A)$  množinu všech podgrup grupy  $A$ . Pak je  $(\mathbf{P}(A), \subseteq)$  úplný svaz.

Snadno se totiž ukáže, že pro libovolné podgrupy  $A_i, i \in I$ , je  $\bigcap_{i \in I} A_i$  zase podgrupa (cvičení), která je současně infimem  $\inf\{A_i\}_{i \in I}$  (cvičení). Podle předchozí věty je potom  $(\mathbf{P}(A), \subseteq)$  úplný svaz. Proto existuje i supremum  $\sup\{A_i\}_{i \in I}$  a je průnikem všech podgrup, které obsahují všechny podgrupy  $A_i$ . Příklad je zformulován pro grupy, ale jeho analogie platí i pro pologrupy, monoidy a v podstatě jakékoliv algebraické struktury.

**Problém k řešení.** Označme  $E(A)$  množinu všech relací ekvivalence na  $A$ . Protože  $E(A) \subseteq \mathbf{P}(A^2)$ , vzniká na  $E(A)$  indukované uspořádání. Dokažte, že  $E(A)$  je úplný svaz.

### 3. Distributivní svazy

**Definice.** Řekneme, že svaz  $(M, \wedge, \vee)$  je *distributivní*, platí-li pro každé tři prvky  $x, y, z \in M$  distributivní zákony

- (i)  $x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$ ;
- (ii)  $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$ .