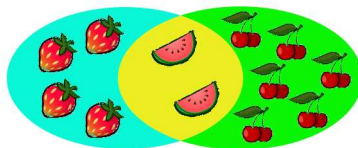


### 3 Množiny a jejich Prvky

V přehledu matematických formalismů informatiky se v této lekci zaměříme na první základní „datový typ“ matematiky, tj. na množiny. O množinách jste sice zajisté slyšeli už na základní škole, ale podstatou našeho předmětu je uvést povětšinou neformálně známé pojmy na patřičnou formální úroveň nutnou pro teoretické základy informatiky.



#### Stručný přehled lekce

- \* Uvedení množin a operací množinového kalkulu.
- \* Uspořádané  $k$ -tice a kartézský součin.
- \* Porovnávání a určení množin. Princip inkluze a exkluze.
- \* Posloupnosti a rekurentní vztahy.

## 3.1 Pojem množiny

Co je vlastně **množina**? □

Na tuto otázku bohužel není zcela jednoduchá odpověď. . .

- Naivní pohled: „*Množina je soubor prvků a je svými prvky plně určena.*“ □
- Příklady zápisu množin  $\emptyset$ ,  $\{a, b\}$ ,  $\{b, a\}$ ,  $\{a, b, a\}$ ,  $\{\{a, b\}\}$ ,  
 $\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\}$ ,  $\{x \mid x \text{ je liché přirozené číslo}\}$ . □

Pozor, pojem **prvku** sám o sobě nemá matematický význam, svého významu totiž nabývá pouze ve spojení „*být prvkem množiny*“. Prvky množiny tak může být cokoliv, mimo jiné i dalším množiny. □

Relativitu významu vztahu „prvek–množina“ si můžeme přiblížit třeba na vztahu „**podřízený–nadřízený**“ z běžného pracovního života. Tam také nemá smysl jen říkat, že je někdo podřízeným, aniž řekneme také jeho nadřízeného. Přitom i vedoucí je někomu ještě podřízený a naopak i ten poslední podřízený pracovník může být pánem třeba svého psa. Podobně je tomu s množinou jako „**nadřízenou**“ svých prvků.

## Značení množin a jejich prvků:

- $x \in M$  „ $x$  je *prvkem* množiny  $M$ “,
- $\emptyset$  je *prázdná* množina  $\{\}$ . □

Některé vlastnosti vztahu „být prvkem“ jsou

- $a \in \{a, b\}$ ,  $a \notin \{\{a, b\}\}$ ,  $\{a, b\} \in \{\{a, b\}\}$ , □  $a \notin \emptyset$ ,  $\emptyset \in \{\emptyset\}$ ,  $\emptyset \notin \emptyset$ , □
- *rovnost* množin dle prvků  $\{a, b\} = \{b, a\} = \{a, b, a\}$ ,  $\{a, b\} \neq \{\{a, b\}\}$ . □

**Značení:** Počet prvků (*mohutnost*) množiny  $A$  zapisujeme  $|A|$ .

- $|\emptyset| = 0$ ,  $|\{\emptyset\}| = 1$ ,  $|\{a, b, c\}| = 3$ ,  $|\{\{a, b\}, c\}| = 2$ .

## Jednoduché srovnání množin

Vztah „být prvkem množiny“ přirozeně nám podává i způsob porovnávání množin mezi sebou. Jedná se o klíčovou část teorie množin.

**Definice:** Množina  $A$  je *podmnožinou* množiny  $B$ , právě když každý prvek  $A$  je prvkem  $B$ . Píšeme  $A \subseteq B$  nebo obráceně  $B \supseteq A$ .

Říkáme také, že se jedná o *inkluzi*.  $\square$

- Platí  $\{a\} \subseteq \{a\} \subseteq \{a, b\} \not\subseteq \{\{a, b\}\}$ ,  $\emptyset \subseteq \{\emptyset\}$ ,
- $A \subsetneq B$  právě když  $A \subseteq B$  a  $A \neq B$  ( $A$  je *vlastní* podmnožinou  $B$ ).  $\square$

Z naivní definice množiny pak přímo vyplývá následující:

**Definice:** Dvě množiny jsou si *rovny*  $A = B$  právě když  $A \subseteq B$  a  $B \subseteq A$ .

- Podle naivní definice jsou totiž množiny  $A$  a  $B$  stejné, mají-li stejné prvky.  $\square$
- Důkaz rovnosti množin  $A = B$  má obvykle *dvě části*:  
Odděleně se dokáží inkluze  $A \subseteq B$  a  $B \subseteq A$ .

## Ukázky nekonečných množin

**Značení:** Běžné číselné množiny v matematice jsou následující

- \*  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  je množina přirozených čísel,
- \*  $\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$  je množina celých čísel,
- \*  $\mathbb{Z}^+ = \{1, 2, 3, \dots\}$  je množina celých kladných čísel,
- \*  $\mathbb{Q}$  je množina racionálních čísel (zlomků).
- \*  $\mathbb{R}$  je množina reálných čísel.  $\square$

Tyto uvedené číselné množiny jsou vesměs *nekonečné*, na rozdíl od konečných množin uvažovaných v předchozím „naivním“ pohledu.  $\square$

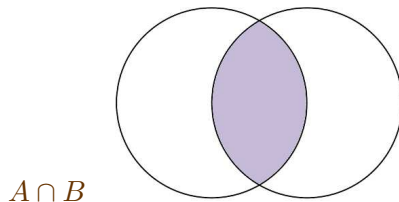
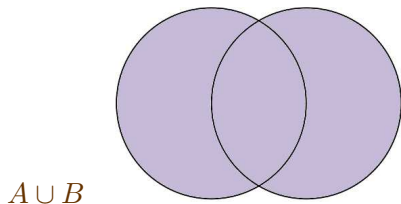
Pojem nekonečné množiny se přímo v matematice objevil až teprve v 19. století a bylo s ním spojeno několik *paradoxů* ukazujících, že naivní pohled na teorii množin pro nekonečné množiny *nedostačuje*. My se k problematice nekonečných množin, Kantorově větě a Russelově paradoxu vrátíme v závěru našeho předmětu v Lekci 11.

## 3.2 Množinové operace

**Definice 3.1.** **Sjednocení**  $\cup$  a **průnik**  $\cap$  dvou množin  $A, B$  definujeme

$$A \cup B = \{x \mid x \in A \text{ nebo } x \in B\} \square,$$

$$A \cap B = \{x \mid x \in A \text{ a současně } x \in B\} . \square$$



- Příklady  $\{a, b, c\} \cup \{a, d\} = \{a, b, c, d\}$ ,  $\{a, b, c\} \cap \{a, d\} = \{a\}$ .  $\square$
- Vždy platí „distributivita“  $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$   
a  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ .

**Definice:** Pro libovolný počet množin indexovaných pomocí  $I$  rozšířeně

$$\bigcup_{i \in I} A_i = \{x \mid x \in A_i \text{ pro nějaké } i \in I\} \square,$$

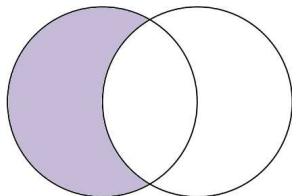
$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \mid x \in A_i \text{ pro každé } i \in I\} \square$$

- Necht'  $A_i = \{2 \cdot i\}$  pro každé  $i \in \mathbb{N}$ . Pak  $\bigcup_{i \in \mathbb{N}} A_i$  je množina všech sudých přirozených čísel.  $\square$
- Necht'  $B_i = \{x \mid x \in \mathbb{N}, x \geq i\}$  pro každé  $i \in \mathbb{N}$ . Pak  $\bigcap_{i \in \mathbb{N}} B_i = \emptyset$ .

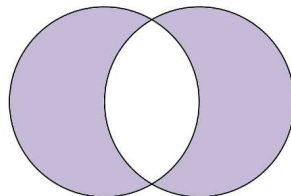
**Definice 3.2.** Rozdíl  $\setminus$  a symetrický rozdíl  $\Delta$  dvou množin  $A, B$  definujeme

$$A \setminus B = \{x \mid x \in A \text{ a současně } x \notin B\} \square,$$

$$A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A). \square$$



$A \setminus B$



$A \Delta B$

- Příklady  $\{a, b, c\} \setminus \{a, b, d\} = \{c\}$ ,  $\{a, b, c\} \Delta \{a, b, d\} = \{c, d\}$ .  $\square$
- Vždy platí například  $A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$  apod.

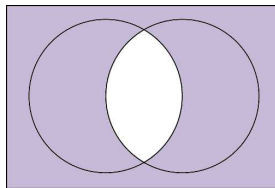
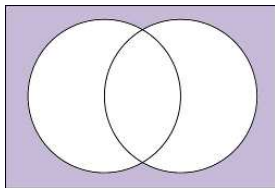


**Definice:** Necht'  $A \subseteq M$ . *Doplnek*  $A$  *vzhledem k*  $M$  je množina  $\overline{A} = M \setminus A$ .

- Jedná se o poněkud specifickou operaci, která **musí být vztažena** vzhledem k **nosné množině**  $M$ !

Je-li  $M = \{a, b, c\}$ , pak  $\overline{\{a, b\}} = \{c\}$ . Je-li  $M = \{a, b\}$ , pak  $\overline{\{a, b\}} = \emptyset$ .  $\square$

- Vždy pro  $A \subseteq M$  platí  $\overline{\overline{A}} = A$  („dvojitý“ doplněk).  $\square$
- Vždy pro  $A, B \subseteq M$  platí  $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$  a  $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$ .  
(Viz Vennovy diagramy.)



## Uspořádané dvojice a kartézský součin

**Definice:** *Uspořádaná dvojice*  $(a, b)$  je zadána množinou  $\{\{a\}, \{a, b\}\}$ . □

**Fakt:** Platí  $(a, b) = (c, d)$  právě když  $a = c$  a současně  $b = d$ . □

- Co je podle definice  $(a, a)$ ? □  $(a, a) = \{\{a\}, \{a, a\}\} = \{\{a\}, \{a\}\} = \{\{a\}\}$ . □

**Definice 3.3. Kartézský součin** dvou množin  $A, B$  definujeme jako množinu všech uspořádaných dvojic ze složek z  $A$  a  $B$

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}.$$

□

- Příklady  $\{a, b\} \times \{a\} = \{(a, a), (b, a)\}$ ,  
 $\{c, d\} \times \{a, b\} = \{(c, a), (c, b), (d, a), (d, b)\}$ . □
- Platí  $\emptyset \times X = \emptyset = X \times \emptyset$  pro každou množinu  $X$ . □
- Jednoduchá mnemotechnická pomůcka říká  $|A \times B| = |A| \cdot |B|$ .

## Skládání součinu

**Definice:** Pro  $k \in \mathbb{N}, k > 0$  definujeme *uspořádanou  $k$ -tici*  $(a_1, \dots, a_k)$  ind.

- $(a_1) = a_1,$
- $(a_1, \dots, a_i, a_{i+1}) = ((a_1, \dots, a_i), a_{i+1}). \square$

**Fakt:** Platí  $(a_1, \dots, a_k) = (b_1, \dots, b_k)$  právě když  $a_i = b_i$  pro každé  $1 \leq i \leq k$   $\square$

**Definice *kartézského součinu*** více množin: Pro každé  $k \in \mathbb{N}$  definujeme

$$A_1 \times \dots \times A_k = \{(a_1, \dots, a_k) \mid a_i \in A_i \text{ pro každé } 1 \leq i \leq k\}. \square$$

- Například  $\mathbb{Z}^3 = \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} = \{(i, j, k) \mid i, j, k \in \mathbb{Z}\}.$
- Co je  $A^0$ ?  $\square \quad \{\emptyset\}$ , neboť jediná uspořádaná 0-tice je právě prázdná  $\emptyset$ .

**Poznámka:** Podle uvedené definice *není součin asociativní*, tj. obecně nemusí platit, že  $A \times (B \times C) = (A \times B) \times C. \square$

V matematické praxi je někdy výhodnější uvažovat upravenou definici, podle níž součin *asociativní je*. Pro účely této přednášky není podstatné, k jaké definici se přikloníme. Prezentované definice a věty „fungují“ pro obě varianty.

## Potenční množina

**Definice 3.4. Potenční množina** množiny  $A$ , neboli množina všech podmnožin, je definovaná vztahem

$$2^A = \{B \mid B \subseteq A\}.$$

- 
- Platí například  $2^{\{a,b\}} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$ ,
  - $2^\emptyset = \{\emptyset\}$ ,  $2^{\{\emptyset\}} = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$ ,
  - $2^{\{a\} \times \{a,b\}} = \{\emptyset, \{(a, a)\}, \{(a, b)\}, \{(a, a), (a, b)\}\}$ . □

**Věta 3.5.** Počet prvků potenční množiny splňuje  $|2^A| = 2^{|A|}$ . □

**Důkaz:** Stručně indukcí podle  $|A|$ : Pro  $A = \emptyset$  platí  $|2^A| = |\{\emptyset\}| = 1$ .

Pro každý další prvek  $b \notin A$  rozdělíme všechny podmnožiny  $A \cup \{b\}$  „napolovic“ na ty neobsahující  $b$  a na ty obsahující  $b$ , tudíž

$$|2^{A \cup \{b\}}| = 2 \cdot |2^A| = 2^{|A|+1} = 2^{|A \cup \{b\}}|.$$

□

### 3.3 Porovnávání a určení množin

**Věta 3.6.** Pro každé dvě množiny  $A, B \subseteq M$  platí  $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$ .  $\square$

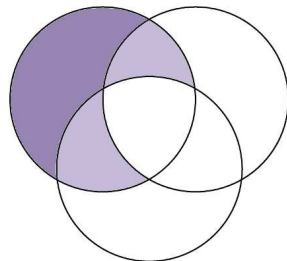
**Důkaz** v obou směrech rovnosti.

- $\overline{A \cup B} \subseteq \overline{A} \cap \overline{B}$ :  $\square$ 
  - \* Pro  $x \in M$  platí  $x \in \overline{A \cup B}$ , právě když  $x \notin A \cup B$ , neboli když zároveň  $x \notin A$  a  $x \notin B$ .
  - \* To znamená  $x \in \overline{A}$  a zároveň  $x \in \overline{B}$ , z čehož vyplývá požadované  $x \in \overline{A} \cap \overline{B}$ .  $\square$
- $\overline{A \cup B} \supseteq \overline{A} \cap \overline{B}$ :
  - \* Pro  $x \in M$  platí  $x \in \overline{A} \cap \overline{B}$ , právě když  $x \in \overline{A}$  a zároveň  $x \in \overline{B}$ , neboli když zároveň  $x \notin A$  a  $x \notin B$ .  $\square$
  - \* To znamená  $x \notin A \cup B$ , z čehož vyplývá požadované  $x \in \overline{A \cup B}$ .

$\square$

**Věta 3.7.** Pro každé tři množiny  $A, B, C$  platí

$$A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C). \square$$



**Důkaz** (viz ilustrační obrázek).

- $A \setminus (B \cap C) \subseteq (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$ :
  - \* Je-li  $x \in A \setminus (B \cap C)$ , pak  $x \in A$  a zároveň  $x \notin (B \cap C)$ , neboli  $x \notin B$  nebo  $x \notin C$ .
  - \* Pro první možnost máme  $x \in (A \setminus B)$ , pro druhou  $x \in (A \setminus C)$ .  $\square$
- Naopak  $A \setminus (B \cap C) \supseteq (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$ :
  - \* Je-li  $x \in (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$ , pak  $x \in (A \setminus B)$  nebo  $x \in (A \setminus C)$ .
  - \* Pro první možnost máme  $x \in A$  a zároveň  $x \notin B$ , z čehož plyne  $x \in A$  a zároveň  $x \notin (B \cap C)$ , a tudíž  $x \in A \setminus (B \cap C)$ .  $\square$
  - \* Druhá možnost je analogická.

$\square$

## Charakteristický vektor (pod)množiny

V případech, kdy všechny uvažované množiny jsou podmnožinami nějaké konečné *nosné množiny*  $X$ , což není neobvyklé v programátorských aplikacích, s výhodou využijeme následující reprezentaci množin.

**Definice:** Mějme nosnou množinu  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . Pro  $A \subseteq X$  definujeme *charakteristický vektor*  $\chi_A$  jako

$$\chi_A = (c_1, c_2, \dots, c_n), \text{ kde } c_i = 1 \text{ pro } x_i \in A \text{ a } c_i = 0 \text{ jinak. } \square$$

- Platí  $A = B$  právě když  $\chi_A = \chi_B$ .
- Množinové operace jsou realizovány „bitovými funkcemi“  
sjednocení  $\sim$  OR, průnik  $\sim$  AND, symetrický rozdíl  $\sim$  XOR.

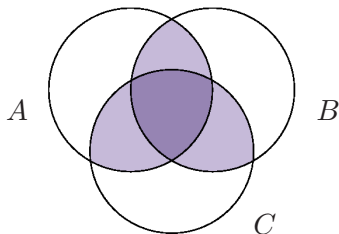
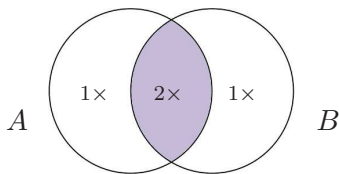
## Princip inkluze a exkluze

Tento důležitý a zajímavý kombinatorický princip je někdy také nazýván „princip zapojení a vypojení“.

**Věta 3.8.** *Počet prvků ve sjednocení dvou či tří množin spočítáme:*

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C| \square$$



Všimněte si, že větu lze stejně tak využít k výpočtu počtu prvků v průniku množin...



**Příklad 3.9.** Z 1000 televizí jich při první kontrole na výrobní lince má 5 vadnou obrazovku, 10 je poškrábaných a 12 má jinou vadu. Přitom 3 televize mají současně všechny tři vady a 4 jiné jsou poškrábané a mají jinou vadu.

Kolik televizí je celkem vadných? □

**Řešení:** Dosazením  $|A| = 5$ ,  $|B| = 10$ ,  $|C| = 12$ ,  $|A \cap B \cap C| = 3$ ,  $|A \cap B| = 3 + 0$ ,  $|A \cap C| = 3 + 0$ ,  $|B \cap C| = 3 + 4$  do Věty 3.8 zjistíme výsledek 17. □

**Poznámka.** Jen stručně, bez důkazu a bližšího vysvětlení, si uvedeme **obecnou formu principu inkluze a exkluze**:

$$\left| \bigcup_{j=1}^n A_j \right| = \sum_{\emptyset \neq I \subseteq \{1, \dots, n\}} (-1)^{|I|-1} \cdot \left| \bigcap_{i \in I} A_i \right|$$

(Jeho znalost nebude v předmětu vyžadována.)

### 3.4 Posloupnosti a rekurentní vztahy

**Definice:** Uspořádaná  $k$ -tice je také nazývána *konečnou posloupností* délky  $k$ .

- Nekonečná posloupnost zobecňuje toto pojetí na „nekonečná“  $k$ . □
- *Nekonečná posloupnost*  $p$  je funkcí z  $\mathbb{N}$  do svého oboru hodnot.
- Mimo „funkčního“ zápisu  $p(n)$  často používáme „indexovou“ formu  $p_n$ . □

**Poznámka:** Oborem hodnot posloupnosti obvykle bývá nějaká číselná množina, ale může to být i jakákoliv jiná množina. □

Také def. obor posl. může začínat od nuly nebo i od jedničky, jak je v aplikacích potřeba.

- Příklady posloupností:
  - \*  $p_0 = 0, p_1 = 2, \dots, p_i = 2i, \dots$  je posloupnost sudých nezáporných čísel. □
  - \*  $3, 3.1, 3.14, 3.141, \dots$  je posloupnost postupných dekadických rozvojevů  $\pi$ .
  - \*  $1, -1, 1, -1, \dots$  je posloupnost určená vztahem  $p_i = (-1)^i, i \geq 0$ . □
  - \* Pokud chceme stejnou posloupnost  $1, -1, 1, -1, \dots$  zadat jako  $q_i, i \geq 1$ , tak ji určíme vzorcem  $q_i = (-1)^{i-1}$ .

## Rekurentní definice posloupnosti

Slovem **rekurentní** označujeme takové definice (či popisy), které se v jistých bodech odvolávají samy na sebe.

(Už jste se setkali s „rekurzí“ při programování? A víte, co znamená?) □

Ukázky **rekurentních vztahů**:

- Zadáme-li posloupnost  $p_n$  vztahy  $p_0 = 1$  a  $p_n = 2p_{n-1}$  pro  $n > 0$ , pak platí  $p_n = 2^n$  pro všechna  $n$ . □
- Obdobně můžeme zadat posloupnost  $q_n$  vztahy  $q_1 = 1$  a  $q_n = q_{n-1} + n$  pro  $n > 1$ . Potom platí  $q_n = \frac{1}{2}n(n+1)$  pro všechna  $n$ .  
Uměli byste toto dokázat indukcí? □
- Známa Fibonacciho posloupnost je zadána vztahy  $f_1 = f_2 = 1$  a  $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$  pro  $n > 2$ .

**Příklad 3.10.** Posloupnost  $f$  je zadaná rekurentní definicí

$$f(0) = 3 \quad \text{a} \quad f(n+1) = 2 \cdot f(n) + 1$$

pro všechna přirozená  $n$ . Určete hodnotu  $f(n)$  vzorcem v závislosti na  $n$ .  $\square$

**Řešení:** V první fázi řešení takového příkladu musíme nějak „uhodnout“ hledaný vzorec pro  $f(n)$ . Jak? Zkusíme vypočítat několik prvních hodnot a uvidíme. . .

$$f(1) = 2 \cdot f(0) + 1 = 2 \cdot 3 + 1 = 7$$

$$f(2) = 2 \cdot f(1) + 1 = 2 \cdot 7 + 1 = 15$$

$$f(3) = 2 \cdot f(2) + 1 = 2 \cdot 15 + 1 = 31$$

$$f(4) = 2 \cdot f(3) + 1 = 2 \cdot 31 + 1 = 63 \square$$

Nepřipomínají nám tato čísla něco? Co třeba posloupnost  $8-1, 16-1, 32-1, 64-1, \dots$ ? Bystrému čtenáři se již asi podařilo uhodnout, že půjde o mocniny dvou snížené o 1. Přesněji,  $f(n) = 2^{n+2} - 1$ .  $\square$

Ve druhé nesmíme ale zapomenout správnost našeho „věštění“ dokázat, nejlépe matematickou indukcí podle  $n$ .  $\square$