

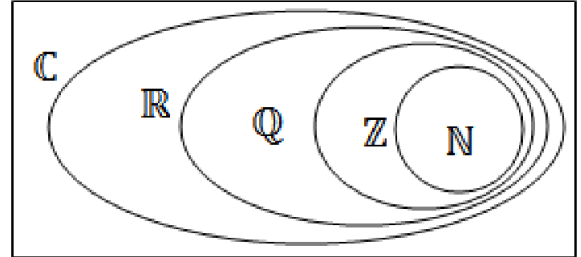
Množiny a logika

- Množina

- Označujeme ju veľkými písmenami (A, B, C, Z)
- Prázdna množina: $\emptyset, \{\}$ (toto je zle: $\{\emptyset\}$)
- **Množina** môže byť **zadaná**:
 - Vymenovaním prvkov $A = \{1, 2, 3\}$
 - Obor pravdivosti nejakej výrokovej formy $B = \{x \in N_0; 2/x\} = \{0, 2, 4, 6, \dots\}$

○ Číselné množiny

- N – množina prirodzených čísel,
- Z – množina celých čísel,
- Q – množina racionálnych čísel,
- R – množina reálnych čísel,
- C – množina komplexných čísel.



○ Počet prvkov množiny (Mohutnosť / Kardinalita)

- **Konečné** množiny
- **Nekonečné** množiny
 - Spočítateľné / Spočetné
 - Nespočítateľné / Nespočetné

○ Podmnožiny

- Hovoríme, že množina A je **podmnožinou** množiny B a píšeme $A \subseteq B$, ak **každý prvok množiny A je prvkom množiny B**. Ak chceme **zdôrazniť**, že $A \subseteq B$ a $A \neq B$, tak píšeme $A \subset B$ a hovoríme, že A je **vlastná podmnožina** množiny B.
- Pre každú množinu A platí: $\emptyset \subseteq A, A \subseteq A$.
- Hovoríme, že **množiny A, B sa rovnajú**, ak je splnené, že $A \subseteq B$ a zároveň aj $B \subseteq A$.
- **Dôrazové príklady:**

- | | | |
|----------------------------|---------------------|---------------------|
| • $A = \{1, 2, 3\}$ | $A \subseteq B$ | $A \not\subseteq C$ |
| • $B = \{1, 2, 3, 4\}$ | $A \not\subseteq B$ | $A \in C$ |
| • $C = \{\{1, 2, 3\}, 4\}$ | | |

- | | |
|----------------------|-----------------|
| • $A = \{1\}$ | $A \in B$ |
| • $B = \{1, \{1\}\}$ | $A \subseteq B$ |

- Výrokový počet

- **Výrok** – vo výrokovom počte ho nedefinujeme, ale pod výrokom rozumieme každý **oznam, u ktorého má zmysel hovoriť, či je, alebo nie je pravdivý**, pričom z týchto možnosti nastáva práve jedna.
 - Vo výrokovom počte sa **nezaobráme či je nejaký výrok pravdivý alebo nepravdivý**.

- **Logické spojky výrokov (A):**
 - **Negácia** $\rightarrow \neg A; A'$
 - **Konjunkcia** $\rightarrow A \wedge B$
 - **Disjunkcia** $\rightarrow A \vee B$
 - **Implikácia** $\rightarrow A \Rightarrow B$
 - **Ekvivalencia** $\rightarrow A \Leftrightarrow B$

$ph(p)$	$ph(q)$	$ph(\neg p)$	$ph(p \wedge q)$	$ph(p \vee q)$	$ph(p \Rightarrow q)$	$ph(p \Leftrightarrow q)$
1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1	1

- **Výrokové formuly**

- Každá výroková premenná je výroková formula.
- Ak ϕ, ψ sú výrokové formuly, tak aj $\neg(\phi)$, $(\phi) \wedge (\psi)$, $(\phi) \vee (\psi)$, $(\phi) \Rightarrow (\psi)$, $(\phi) \Leftrightarrow (\psi)$ sú výrokové formuly.

Tautológia – vždy pravdivá výroková formula

Kontradikcia – vždy nepravdivá výroková formula

- **Známe tautológie**

- $A \Leftrightarrow \neg(\neg A)$,
- $(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$,
- $(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$,
- $(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$,
- $(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$,
- $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$,
- $A \vee (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$,
- $\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$,
- $\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$,
- $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$,
- $\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$,
- $A \Rightarrow B \Leftrightarrow \neg B \Rightarrow \neg A$

- **Predikátový počet**

- **Kartézsky súčin:**

- $A = \{2, 3\}; B = \{1\}$
- $A \times B = \{[2, 1], [3, 1]\}$
- $A \times A = A^2 = \{[2, 2], [2, 3], [3, 2], [3, 3]\}$

- **Binárna relácia (podmnožina kartézskeho súčinu):**

- $a = x; a < b; a > b; a \parallel b; a \perp b$
- Ak R je relácia a dvojica $[a, b]$ je jej prvkom, tak to zapisujeme $[a, b] \in R$, ale často aj takto aRb . Teda napríklad $<$ je relácia
- na množine prirodzených čísel, v geometrii ste sa stretli s reláciou kolmost' \perp , prípadne rovnobežnosť \parallel

- **Operácie:**
 - $1 + 1; 4 * 5$
 - Je to napríklad sčítanie, odčítanie, atď'. Teda, ak hovoríme o binárnej operácii, tak k dvom operandom (napríklad k dvom číslam 3 a 5) je istým spôsobom jednoznačne priradený výsledok (napríklad $3 + 5 = 8$). Tento spôsob určuje práve operácia (v našom prípade to bolo sčítanie).

- **Term**
 - Nech A je množina. Term nad A je definovaný takto:
 1. Každá premenná, ktorej oborom je množina A , je term nad A .
 2. Symbol každého prvku z A je term nad A .
 3. Ak f je n -árna operácia, o ktorej platí $D(f) \subseteq A^n$, $H(f) \subseteq A$ a ak t_1, \dots, t_n sú termy nad A , tak $f(t_1, \dots, t_n)$ je term nad A .

 - **Dôrazové príklady:**
 - $((x + y) * z) * (x - z)$ je term nad R , lebo
 - x, y, z sú termy podľa 1.
 - Podľa 3. sú aj $x + y, x - z$ termy.
 - Podľa b) a 3. je $(x + y) * z$ term.
 - Podľa b), c) a 3. je potom aj $((x + y) * z) * (x - z)$ term
 - Ale napríklad $x > 5$ nie je term nad R , lebo $<$ nie je ani premenná, ani symbol z množiny R , ani operácia.

- **Formula predikátového počtu:**
 - Nech A je množina. Ak t_1, t_2 sú termy, R je relácia definovaná na A , tak $t_1 R t_2$ je **atomická formula predikátového počtu** nad A .
 - Každá **atomická formula predikátového počtu** nad A je **formula predikátového počtu** nad A .
 - Ak ϕ, ψ sú **formuly predikátového počtu** nad A , tak aj $\neg(\phi), (\phi) \wedge (\psi), (\phi) \vee (\psi), (\phi) \Rightarrow (\psi), (\phi) \Leftrightarrow (\psi)$, sú **formuly predikátového počtu** nad A .
 - Ak x je premenná a $\phi(x)$ je formula s premennou x , ktorá neobsahuje $\forall x$ ani $\exists x$, tak $\forall x, \phi(x)$ aj $\exists x, \phi(x)$ sú **formuly predikátového počtu**.

- **Podformuly**
 - Nech Ψ, Φ sú **formuly predikátového počtu**. Hovoríme, že **Ψ je podformulou formuly Φ** , ak **formulu Ψ môžeme získať z formuly Φ vynechaním niekoľkých symbolov** na začiatku a na konci (niekoľko môže znamenať aj 0).

- **Dosah kvantifikátora:**
 - Ak $\forall x : V$, resp. $\exists x : (V)$ je podformula formuly Ψ , tak **V nazývame dosahom príslušného výskytu kvantifikátora $\forall x$, resp. $\exists x$ vo formule Ψ** .

- **Výskyt premennej vo formule nazývame:**
 - **Viazaným**, ak nasleduje bezprostredne po znaku \forall alebo \exists , alebo sa nachádza v dosahu kvantifikátora $\forall x$ alebo $\exists x$.
 - **Voľným**, ak nie je viazaný.

- **Premennú vo formule nazývame:**
 - **Voľnou** vo formule V , ak má **aspoň jeden voľný výskyt** vo formule V .
 - **Viazanou** vo formule V , ak má **všetky výskyty** vo formule V **viazané**.

- **Formulu nazývame:**
 - **Uzavretou formulou, ak všetky jej premenné sú viazané.**
 - **Výrokovou formou, ak aspoň jedna jej premenná je voľná**