

# 1 Základní pojmy matematické logiky

Výrokový počet ... syntaktické hledisko

Predikátový počet ... sémantické hledisko

## 1.1 VÝROKOVÝ POČET

**výrok** - každé sdělení, u něhož má smysl se ptát, zda je či není pravdivé, a pro něj právě jedna z těchto dvou možností nastává.

### Příklady výroků:

5 je liché číslo.

Lidé jsou neopeření dvounožci.

$10 > 15$

**Pravdivostní hodnota výroku:** 1 (pravda, +), 0 (nepravda, -)

**Výrokové proměnné (výroky):**  $A, B, C, \dots$

**Výrokové formule (slova, složené výroky):**  $\varphi \sim A \Rightarrow (B \vee C)$   
(vlnka  $\sim$  je symbolem totožnosti)

**Význam uvedených pojmů:** Dosadíme-li do libovolné výrokové formule za všechny proměnné nějaké konkrétní výroky, vznikne výrok. Naopak, jestliže máme nějaký výrok, vždy k němu můžeme najít odpovídající formuli.

### Příklad:

$$A \Rightarrow B$$

$$2 \text{ nedělí } n \Rightarrow 2 \text{ nedělí } n^2$$

## LOGICKÉ SPOJKY - spojování výroků

**NEGACE**  $\neg A$ ,  $A'$ ,  $\text{non}A$  (není pravda, že  $A$ )

Tabulka pravdivostních hodnot:

$A$	$\neg A$
1	0
0	1

**Příklad:**  $A: n > 5$        $\neg A: n \leq 5$

**KONJUNKCE**  $A \wedge B$  ( $A$  a  $B$ ,  $A$  a současně  $B$ ,  $A$  a zároveň  $B$ )

Tabulka pravdivostních hodnot:

$A$	$B$	$A \wedge B$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

**Příklad:** Číslo 9 je druhou mocninou a je dělitelné třemi.

**DISJUNKCE**  $A \vee B$  ( $A$  nebo  $B$ )

Tabulka pravdivostních hodnot:

$A$	$B$	$A \vee B$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

**Příklady:**

a) Přímký  $p$ ,  $q$  jsou rovnoběžné nebo různoběžné.

b) 0 nebo 1 řeší rovnici  $x^2 - x = 0$ .

**Poznámka:** Z programování známe operátory OR (odpovídá uvedené definici disjunkce, tzv. inclusive-OR) a XOR (tzv. exclusive-OR, tj. vylučovací nebo, někdy značíme  $\underline{\vee}$ ).

**IMPLIKACE**  $A \Rightarrow B$  (jestliže  $A$ , potom  $B$ ; z  $A$  plyne  $B$ )

Tabulka pravdivostních hodnot:

$A$	$B$	$A \Rightarrow B$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

**Příklad:** Jestliže je přirozené číslo dělitelné devíti, pak je dělitelné i třemi.

**EKVIVALENCE**  $A \Leftrightarrow B$  ( $A$  tehdy a jen tehdy, když  $B$ )

Tabulka pravdivostních hodnot:

$A$	$B$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

**Příklady:**

- Přirozené číslo je dělitelné devíti právě tehdy, když jeho ciferný součet je dělitelný devíti.
- Pythagorova věta.

**ÚKOL:** Proveďte pravdivostní ohodnocení (tj. určete tabulku pravdivostních hodnot) výrokové formule  $\varphi = \neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$ .

**Tautologie** - výroková formule, jejíž pravdivostní hodnota je rovna 1 bez ohledu na pravdivostní hodnoty výroků (proměnných), z kterých je sestavena.

Opakem (negací) tautologie je **kontradikce**, jejíž pravdivostní hodnota je pořád rovna 0.

## Příklady tautologií

Komutativnost  $\wedge, \vee$

$$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$$
$$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$$

Asociativnost  $\wedge, \vee$

$$(A \wedge (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge C)$$
$$(A \vee (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \vee B) \vee C)$$

Distributivnost  $\wedge, \vee$

$$(A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \vee (A \wedge C))$$
$$(A \vee (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \vee B) \wedge (A \vee C))$$

**Poznámka:** Tautologie můžeme využít při důkazech některých vět. Například vět, týkajících se některých množinových vztahů.

## Další důležité tautologie

de Morganova pravidla

$$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$$
$$\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

Zákon dvojité negace

$$\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$$

Negace implikace

$$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \wedge \neg B)$$
$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \vee B)$$

Zákon transpozice (obměna)

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$$

Zápis ekvivalence pomocí implikací (používáme při důkazu ekvivalence)

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$$

Zákon o vyloučeném třetím

$$A \vee \neg A$$

## IMPLIKACE

Tvar implikace má většina matematických vět.

$$A \Rightarrow B$$

Výrok  $A$  nazýváme „předpoklad“ (též „premise“), výrok  $B$  potom nazýváme „závěr“ (též „conclusio“)

### Nutná a postačující podmínka

V případě vět ve tvaru implikace se budeme často setkávat s následujícími charakteristikami rolí výroků  $A$ ,  $B$  ve větě:

„ $A$  je **postačující** podmínkou pro  $B$ “

„ $B$  je **nutnou** podmínkou pro  $A$ “

**Příklad:** (Tzv. nutná podmínka konvergence řady)

Jestliže nekonečná číselná řada  $\sum a_n$  konverguje, pak platí

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0.$$

**Poznámka:** Grafická interpretace pojmů nutná a postačující podmínka.

V souvislosti s implikací se vyplatí znát tyto její úpravy:

i) **Negace implikace:**  $\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$

ii) **Obměna:**  $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$

iii) **Obrácená implikace:**  $B \Rightarrow A$

**ÚKOL:** Dokažte, že formule  $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A) \vee B$  je tautologií.

## 1.2 PREDIKÁTOVÝ POČET

Predikátový počet představuje část matematické logiky, která se zabývá popisem a studiem vnitřní (sémantické) struktury atomárních výroků.

*praedicare - lat. vyhlašovat, prohlašovat*

### Predikátové formule

$$\forall x \in R; x^2 + 1 > 0$$

$$\exists n \in N; \sqrt{n} \in N$$

Výrazy  $x^2+1 > 0$  a  $\sqrt{n} \in N$  v uvedených formulích nazýváme **predikáty**.

Důležitou součástí abecedy predikátového počtu jsou

### KVANTIFIKÁTORY.

#### Obecný (velký) kvantifikátor:

$$\forall x \in A \quad \dots \quad \text{pro všechna } x \text{ z } A$$

#### Existenční (malý) kvantifikátor:

$$\exists x \in A \quad \dots \quad \text{existuje (alespoň jedno) } x \text{ z } A$$

$$\exists! x \in A \quad \dots \quad \text{existuje právě jedno } x \text{ z } A$$

#### Negace kvantifikátorů

Pravidla negace kvantifikátorů formulují tzv. de Morganovy zákony pro predikátový počet:

$$\neg(\exists x \in A; V(x)) \Leftrightarrow \forall x \in A; \neg V(x)$$

$$\neg(\forall x \in A; V(x)) \Leftrightarrow \exists x \in A; \neg V(x)$$

$$\neg(\exists x \in A, \forall y \in B; V(x, y)) \Leftrightarrow \forall x \in A, \exists y \in B; \neg V(x, y)$$

## Příklad:

$\varphi \sim$  Neexistuje největší reálné číslo

$\neg\varphi \sim \exists y \in R, \forall x \in R; x \leq y$

$\varphi \sim \forall y \in R, \exists x \in R; x > y$

## Negace kvantifikace

formule $\varphi$	její negace $\neg\varphi$
<b>Každý prvek</b> množiny $A$ <b>má</b> danou vlastnost	<b>Aspoň jeden prvek</b> množiny $A$ <b>nemá</b> danou vlastnost
<b>Aspoň jeden prvek</b> množiny $A$ <b>má</b> danou vlastnost	<b>Žádný prvek</b> množiny $A$ <b>nemá</b> danou vlastnost
<b>Množina <math>A</math> má aspoň <math>k</math></b> prvků	<b>Množina <math>A</math> má nejvýše <math>k - 1</math></b> prvků
<b>Množina <math>A</math> má nejvýše <math>k</math></b> prvků	<b>Množina <math>A</math> má aspoň <math>k + 1</math></b> prvků

# Wasonův výběrový test

PŘÍKLAD 1: Máme čtyři karty takové, že každá má na líci písmeno a na rubu číslici. Tyto karty leží na stole tak, že vidíme A, B, 1, 2.

OTÁZKA: Které karty otočíte, abyste ověřili, že je splněno tvrzení „Pokud je na líci karty samohláska, na rubu je sudé číslo.“?

ŘEŠENÍ:

---

PŘÍKLAD 2: V restauraci sedí čtyři osoby: starý muž pije neznámý nápoj, puberták pije neznámý nápoj, člověk neznámého věku pije vodu a člověk neznámého věku pije vodu.

OTÁZKA: Co zkontrolujete, abyste ověřili, že v restauraci je splněno tvrzení „Kdo pije v hostinci alkohol, je zletilý.“?

ŘEŠENÍ:

---

ZDROJE:

[1] Jan Zrzavý, Za co nás svět trestá, *Lidové noviny*, 17. 7. 2010.

[2] [http://en.wikipedia.org/wiki/Wason\\_selection\\_task](http://en.wikipedia.org/wiki/Wason_selection_task)