

## Okruh č.2 sémantický výklad výrokové logiky

Výroková logika analyzuje věty až do úrovně elementárních výroků. Strukturu těchto elementárních výroků již dále nezkoumá. *Výrok je tvrzení, o němž má smysl prohlásit, zda je pravdivé či nepravdivé.*

Úsudek  $P_1, \dots, P_n / Z$  je deduktivně **správný (platný)**, značíme  $P_1, \dots, P_n \models Z$ , jestliže závěr  $Z$  **logicky vyplývá** z předpokladů  $P_1, \dots, P_n$ , tj. za všech okolností takových, že jsou pravdivé všechny předpoklady  $P_1, \dots, P_n$ , je (za těchto okolností) pravdivý i závěr  $Z$ . **Okolnostmi se ve VL rozumí valuace výrokových proměnných**, tj. jejich ohodnocení Pravda (1) nebo nepravda (0).

**Abeceda jazyka výrokové logiky** je množina následujících symbolů:

- Výrokové symboly:  $p, q, r, \dots$  /případně s indexy/
  - Symboly logických spojek /funktorů/:  $\neg, \vee, \wedge, \supset, \equiv$
  - Pomocné symboly /závorky/:  $(, )$  /případně  $[, ], \{, \}$ /
- Symboly  $\neg, \vee, \wedge, \supset, \equiv$  nazýváme po řadě funktoři **negace, disjunkce, konjunkce, implikace, ekvivalence**.

**Gramatika jazyka výrokové logiky** rekurzivně definuje **formule**:

- (1) Výrokové symboly jsou formule /báze definice/.
- (2) Jsou-li výrazy  $A, B$  formule, pak jsou formulemi i výrazy  
 $(\neg A), (A \wedge B), (A \vee B), (A \supset B), (A \equiv B)$  (\*)  
/indukční krok definice/.
- (3) Jiných formulí výrokové logiky, než podle bodů (1), (2) není  
/uzávěr definice/.

**Jazyk výrokové logiky** je množina všech formulí výrokové logiky.

Formule vzniklé podle bodu (1) nazýváme **elementárními /atomárními, primitivními/ formulemi**, formule vzniklé podle bodu (2) **složenými formulemi**.

### **sémantika (význam) formulí**

**Pravdivostní ohodnocení (valuace) výrokových symbolů** je zobrazení  $v$ , které ke každému výrokovému symbolu  $p$  přiřazuje pravdivostní hodnotu, tj. hodnotu z množiny  $\{1,0\}$ , která kóduje množinu  $\{\text{Pravda, Nepravda}\}$ :  $\{p_i\} \rightarrow \{1,0\}$ .

**Pravdivostní ohodnocení (valuace) výrokových symbolů** je zobrazení  $v$ , které ke každému výrokovému symbolu přiřazuje pravdivostní hodnotu, tj. hodnotu z množiny  $\{1,0\}$ , která kóduje množinu  $\{\text{pravda, nepravda}\}$ .

Pravdivostní ohodnocení všech výrokových symbolů jazyka definuje **model jazyka výrokové logiky**.

**Pravdivostní funkce formule výrokové logiky** je funkce  $w$ , která ke každému pravdivostnímu ohodnocení výrokových symbolů přiřazuje pravdivostní hodnotu celé formule. Tato hodnota je určena takto:

- (1) Pravdivostní hodnota elementární formule je rovna pravdivostní hodnotě výrokového symbolu, tj.

$$w(p)_v = v(p) \text{ pro všechny výrokové proměnné } p.$$

- (2) Jsou-li dány pravdivostní funkce formulí A, B, pak pravdivostní funkce formulí  $\neg A$ ,  $A \wedge B$ ,  $A \vee B$ ,  $A \supset B$ ,  $A \equiv B$  jsou dány následující tabulkou 2.1:

A	B	$\neg A$	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \supset B$	$A \equiv B$
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

## Výrokově logická analýza.

Analýza na základě výrokové logiky nám umožňuje studovat strukturu vět z hlediska skládání jednoduchých výroků do složených výroků pomocí logických spojek. Elementární výroky zde považujeme za *nestrukturované "cihly"*, které skládáme do strukturovaných bloků. Elementární výroky vstupují do spojení *jen* svou pravdivostní hodnotou a jsou navzájem zcela nezávislé. V dané větě proto označíme jednotlivé elementární výroky různými výrokovými symboly a místo spojek přirozeného jazyka použijeme odpovídající výrokové symboly pro spojky.

Výrokové spojky jsou zpřesněnou analogií příslušných spojek přirozeného jazyka (zejména v případě disjunkce a implikace), a to:

Spojka **negace**  $\neg$  odpovídá "**není pravda, že**"

Je to unární spojka, nespojuje dva výroky.

Příklad: "Není pravda, že Praha je velkoměsto" (analyzujeme  $\rightarrow$ )  $\neg p$

Spojka **konjunkce**  $\wedge$  odpovídá "**a**"

Je to binární, komutativní spojka.

Příklad: "Praha je hlavní město ČR a v Praze je sídlo prezidenta ČR"  $\rightarrow p \wedge q$

Spojka **disjunkce**  $\vee$  odpovídá "**nebo**" (binární, komutativní spojka)

*Pozor!* Spojka "nebo" se často používá v přirozeném jazyce ve *vylučujícím* smyslu "bud', anebo", pak při analýze použijeme jinou spojku – **alternativu** (neboli **nonekvivalenci**),

"Osobní auta mají přední nebo zadní náhon" (nebo obojí)  $\rightarrow p \vee q$

!!!Ale!!! Tento muž je ženatý nebo svobodný"  $\rightarrow \neg (p \equiv q)$

Spojka **implikace**  $\supset$  odpovídá "**jestliže, pak**", "**když, tak**", "**je-li, pak**", apod.

Je to jediná binární spojka, která není komutativní, proto nazýváme první člen implikace

**antecedent**, druhý **konsekvent**. Implikace nepředpokládá *žádnou obsahovou souvislost* mezi antecedentem a konsekventem, proto bývá někdy nazývána *materiálová implikace* (středověk "*suppositio materialis*").

Implikace tedy (na rozdíl od častých případů v přirozeném jazyce) nezachycuje ani příčinnou ani časovou vazbu.

"Jestliže  $1+1=2$ , pak železo je kov" (pravdivý výrok)  $\rightarrow p \supset q$

Spojka **ekvivalence**  $\equiv$  odpovídá "**právě tehdy, když**", "**tehdy a jen tehdy, když**", apod., ale ne "tehdy, když" – to je implikace!

„Náš národní tým to utkání vyhraje jen tehdy a tehdy když hráči budou hrát srdcem.“

Mohou nastat dvě situace: budeme hrát srdcem a pak vyhrájeme, nebudeme hrát srdcem a nevyhrájeme.

**Implikace, rozdíl mezi nutnou a postačující podmínkou:**

Následující dva výroky jsou ekvivalentní.

*Náš národní tým utkání vyhraje pouze tehdy, jestliže hráči jsou v dobré fyzické kondici.*

*Jestliže národní tým utkání vyhraje, pak hráči jsou v dobré fyzické kondici.*

To, že hráči budou v dobré fyzické kondici je u obou **nutnou**, nikoli postačující podmínkou k tomu, aby vyhráli. Tedy může se stát, že budou v kondici a stejně nevyhrají. Je ale jasné, že **jestliže vyhrají, pak nutně byli v dobré fyzické kondici**. Nutná podmínka je tedy na pozici konsekventu:  $p \supset q$

p...národní tým vyhraje utkání

q...hráči budou v dobré fyzické kondici

*Náš národní tým utkání vyhraje tehdy, jestliže si hráčibudou věřit.*

*Jestliže si hráči budou věřit, pak náš národní tým to utkání vyhraje.*

To, že si hráči budou věřit je u obou **postačující** podmínkou k tomu, aby náš tým utkání vyhrál. Tedy pokud bude pravdivé tvrzení, že si budou věřit, pak nutně bude pravdivé i tvrzení, že vyhrají.

Postačující podmínka je tedy na pozici antecedentu  $q \supset p$ .

p...národní tým vyhraje utkání

q...hráči budou v dobré fyzické kondici

Je-li formule A vytvořena z  $k$  různých výrokových symbolů, pak existuje celkem  $2^k$  různých ohodnocení (valuací)  $v$  formule A. Každé ohodnocení  $v$  výrokových symbolů obsažených ve formuli A, pro které je hodnota pravdivostní funkce rovna 1, tedy  $w(A)_v = 1$ , se nazývá **model** této **formule**.

Formule A výrokové logiky je **splnitelná**, existuje-li aspoň jeden model formule A.

Formule A výrokové logiky je **tautologií /logickým zákonem/**, je-li každé ohodnocení modelem formule A. Skutečnost, že formule A je tautologií, označujeme zápisem  $\models A$ .

Formule A výrokové logiky je **kontradikcí**, jestliže nemá model.

**Množina formulí M** je **splnitelná**, jestliže existuje valuace  $v$  taková, že  $w(A)_v = 1$  pro každou formuli  $A \in M$ . Takové ohodnocení  $v$  se pak nazývá **model množiny M**.

Formule A **výrokově logicky vyplývá** z množiny formulí M, značíme  $M \models A$ , jestliže A je pravdivá v každém modelu množiny M.