

## Logika prvního řádu a transparentní intenzionální logika (TIL)

Aleš Horák

E-mail: [hales@fi.muni.cz](mailto:hales@fi.muni.cz)

<http://nlp.fi.muni.cz/uui/>

Obsah:

- Predikátová logika prvního řádu
- Logická analýza přirozeného jazyka
- Transparentní intenzionální logika

## VÝHODY A NEVÝHODY VÝROKOVÉ LOGIKY

- 😊 výroková logika je **deklarativní**: syntaxe přímo koresponduje s fakty
- 😊 výroková logika umožňuje zpracovávat částečné/disjunktivní/negované informace (což je víc, než umí většina datových struktur a databází)
- 😊 výroková logika je **kompoziční**:
  - význam  $P_1 \wedge P_2$  je odvozen z významu  $P_1$  a  $P_2$
- 😊 ve výrokové logice je význam **kontextově nezávislý** (narozdíl od přirozeného jazyka, kde význam závisí na kontextu)
- 😢 výroková logika má velice omezenou expresivitu (narozdíl od přirozeného jazyka)
  - např. nemáme jak říct "Jámy způsobují Vánek ve vedlejších místnostech" jinak, než vyjmenovat odpovídající výrok pro každé pole

## PREDIKÁTOVÁ LOGIKA PRVNÍHO ŘÁDU

- *First-order predicate logic, FOPL/PL1*
- výroková logika → svět obsahuje **fakty** × PL1 předpokládá, že svět obsahuje:
  - **objekty** – lidi, domy, teorie, barvy, roky, ...
  - **relace** – červený, kulatý, provčíselný, bratři, větší než, uvnitř, ...
  - **funkce** – otec někoho, nejlepší přítel, plus jedna, začátek čeho, ...

## PREDIKÁTOVÁ LOGIKA PRVNÍHO ŘÁDU

- *First-order predicate logic*, FOPL/PL1
- výroková logika → svět obsahuje **fakty** × PL1 předpokládá, že svět obsahuje:
  - **objekty** – lidi, domy, teorie, barvy, roky, ...
  - **relace** – červený, kulatý, provčíselný, bratři, větší než, uvnitř, ...
  - **funkce** – otec někoho, nejlepší přítel, plus jedna, začátek čeho, ...
- jiné možné logiky:

| jazyk                      | ontologie                     | pravdivostní hodnoty               |
|----------------------------|-------------------------------|------------------------------------|
| výroková logika            | fakty                         | true/false/ $\perp$                |
| predikátová logika 1. řádu | fakty, objekty, relace        | true/false/ $\perp$                |
| temporální logika          | fakty, objekty, relace, čas   | true/false/ $\perp$                |
| teorie pravděpodobnosti    | fakty                         | míra pravděpodobnosti $\in [0, 1]$ |
| fuzzy logika               | míra pravdivosti $\in [0, 1]$ | intervaly hodnot                   |

## SYNTAXE PREDIKÁTOVÉ LOGIKY

- **základní prvky** – konstanty KingJohn, 2, RichardTheLionheart, ...  
funktory predikátů Brother, >, ...  
funkce Sqrt, LeftLegOf, ...  
proměnné  $x, y, a, b, \dots$   
spojky  $\wedge \vee \neg \Rightarrow \Leftrightarrow$   
rovnost  $=$   
kvantifikátory  $\forall \exists$
- **atomické formule** – predikáty Brother(KingJohn, RichardTheLionheart)  
složené termy  $>(\text{Length}(\text{LeftLegOf}(\text{Richard})), \text{Length}(\text{LeftLegOf}(\text{KingJohn})))$
- **složené formule** – tvoří se z atomických formulí pomocí spojek

$$\neg S, \quad S_1 \wedge S_2, \quad S_1 \vee S_2, \quad S_1 \Rightarrow S_2, \quad S_1 \Leftrightarrow S_2$$

např.  $\text{Sibling}(\text{KingJohn}, \text{Richard}) \Rightarrow \text{Sibling}(\text{Richard}, \text{KingJohn})$   
 $>(1, 2) \vee \leq(1, 2)$   
 $>(1, 2) \wedge \neg>(1, 2)$

## PRAVDIVOST V PREDIKÁTOVÉ LOGICE

pravdivost formule (sémantika) se určuje vzhledem k *modelu* a *interpretaci*

**model** obsahuje  $\geq 1$  objektů a relace mezi nimi

**interpretace** definuje vztah mezi syntaxí a modelem – určuje referenty pro:

konstantní symboly → objekty

predikátové symboly → relace

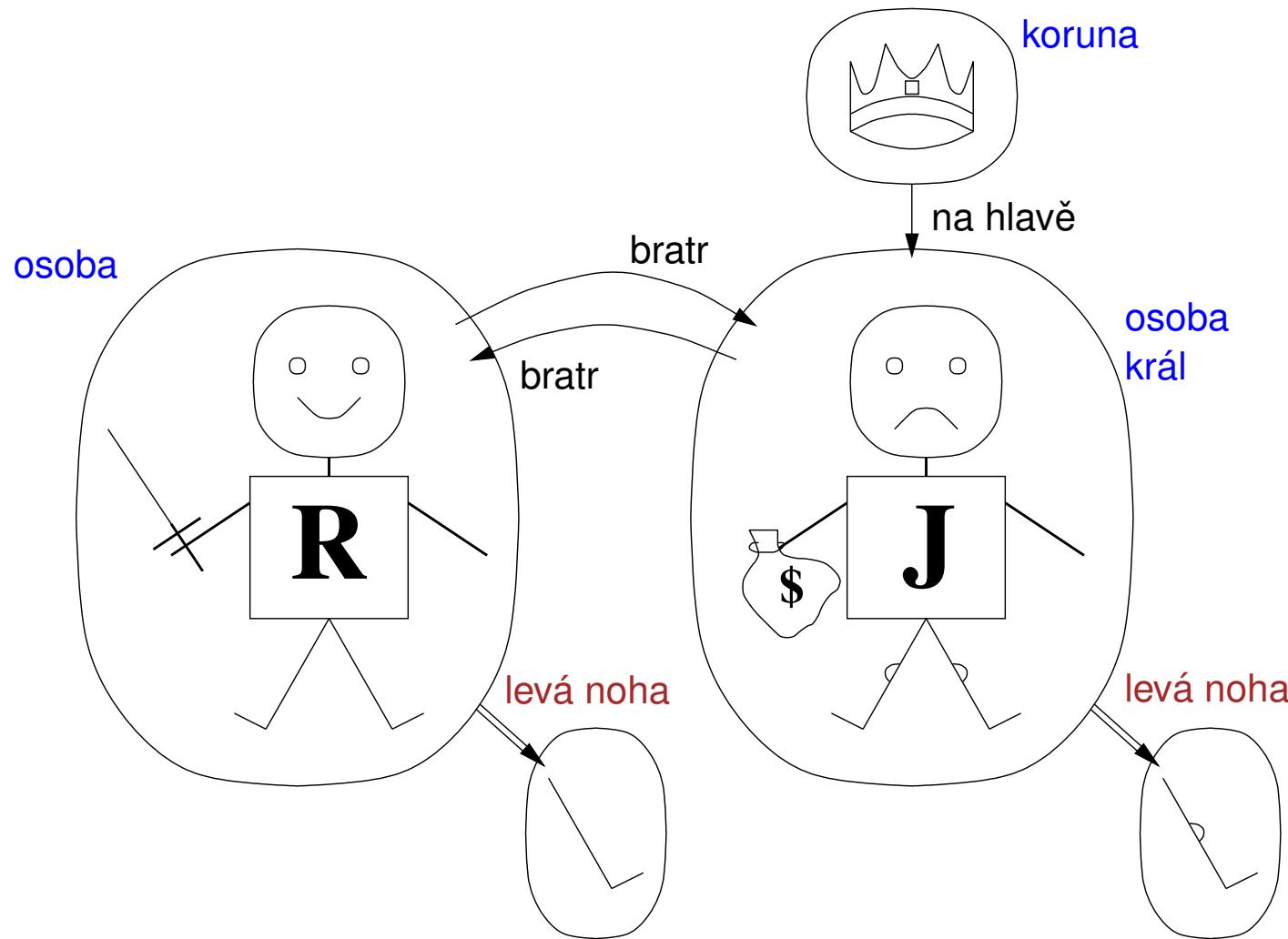
funkční symboly → funkce

atomická formule **predikát(term<sub>1</sub>, …, term<sub>n</sub>)** je pravdivá  $\Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow$  objekty odkazované pomocí term<sub>1</sub>, …, term<sub>n</sub> jsou v *relaci* pojmenované funktem

**predikát.**

## PŘÍKLAD MODELU VE FOPL



5 objektů, 2 binární relace, 3 unární relace (osoba, král, koruna) a 1 unární funkce (levá noha).

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

pro každý  $k$ -ární predikát  $P_k$  ze slovníku

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

pro každý  $k$ -ární predikát  $P_k$  ze slovníku

pro každou možnou  $k$ -ární relaci na  $n$  objektech

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

pro každý  $k$ -ární predikát  $P_k$  ze slovníku

pro každou možnou  $k$ -ární relaci na  $n$  objektech

pro každý konstantní symbol  $C$  ze slovníku

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

pro každý  $k$ -ární predikát  $P_k$  ze slovníku

pro každou možnou  $k$ -ární relaci na  $n$  objektech

pro každý konstantní symbol  $C$  ze slovníku

pro každou volbu referenta pro  $C$  z  $n$  objektů ...

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

pro každý  $k$ -ární predikát  $P_k$  ze slovníku

pro každou možnou  $k$ -ární relaci na  $n$  objektech

pro každý konstantní symbol  $C$  ze slovníku

pro každou volbu referenta pro  $C$  z  $n$  objektů ...

prakticky je *kontrola modelů nepoužitelná*

inference je možná pouze podle inferenčních pravidel (dopředné/zpětné řetězení, rezoluce, ...)

## INFERENCE VE FOPL

teoreticky můžeme určit všechny modely výčtem ze slovníku  $KB$ :

pro počet objektů  $n = 1, \dots, (\infty)$

pro každý  $k$ -ární predikát  $P_k$  ze slovníku

pro každou možnou  $k$ -ární relaci na  $n$  objektech

pro každý konstantní symbol  $C$  ze slovníku

pro každou volbu referenta pro  $C$  z  $n$  objektů ...

prakticky je *kontrola modelů nepoužitelná*

inference je možná pouze podle inferenčních pravidel (dopředné/zpětné řetězení, rezoluce, ...)

základní inferenční pravidlo – **zobecněné Modus Ponens** (*Generalized Modus Ponens, GMP*)

$$\frac{p_1', p_2', \dots, p_n', (p_1 \wedge p_2 \wedge \dots \wedge p_n \Rightarrow q)}{\text{SUBST}(\theta, q)}$$

kde  $\forall i \text{ SUBST}(\theta, p_i') = \text{SUBST}(\theta, p_i)$

pro atomické formule  $p_i, p_i'$  a  $q$

- používá navíc unifikaci
- vzniká z MP pomocí liftingu
- využívá upravené verze inferenčních algoritmů – dopředné/zpětné řetězení, rezoluce

## UNIVERZÁLNÍ KVANTIFIKACE

$\forall \langle \text{proměnné} \rangle \langle \text{formule} \rangle$

“Každý na FI MU je inteligentní:”       $\forall x \text{Na}(x, \text{FI MU}) \Rightarrow \text{inteligentní}(x)$

$\forall x P$  je pravdivé v modelu  $m$      $\Leftrightarrow$      $P$  je pravdivá pro  $x =$  každý možný objekt z modelu  $m$

zhruba odpovídá konjunkci instanciací  $P$

$$\text{Na}(\text{Petr}, \text{FI MU}) \Rightarrow \text{inteligentní}(\text{Petr})$$

$$\wedge \quad \text{Na}(\text{Honza}, \text{FI MU}) \Rightarrow \text{inteligentní}(\text{Honza})$$

$$\wedge \quad \text{Na}(\text{FI MU}, \text{FI MU}) \Rightarrow \text{inteligentní}(\text{FI MU})$$

$$\wedge \quad \dots$$

## EXISTENČNÍ KVANTIFIKACE

$\exists \langle \text{proměnné} \rangle \langle \text{formule} \rangle$

“Někdo na MFF UK je inteligentní:”       $\exists x \text{ Na}(x, \text{MFF UK}) \wedge \text{inteligentní}(x)$

$\exists x P$  je pravdivé v modelu  $m$      $\Leftrightarrow$      $P$  je pravdivá pro  $x =$  nějaký objekt z modelu  $m$

zhruba odpovídá **disjunkci instanciací  $P$**

$$\begin{aligned} & \text{Na(Petr, MFF UK)} \wedge \text{inteligentní(Petr)} \\ \vee & \text{Na(Honza, MFF UK)} \wedge \text{inteligentní(Honza)} \\ \vee & \text{Na(MFF UK, MFF UK)} \wedge \text{inteligentní(MFF UK)} \\ \vee & \dots \end{aligned}$$

## VLASTNOSTI KVANTIFIKACÍ

→ pozor při použití kvantifikátorů na záměnu  $\wedge$  a  $\Rightarrow$ :

|                       | <i>dobře</i>                | <i>špatně</i>                 | <i>znamenalo by</i>             |
|-----------------------|-----------------------------|-------------------------------|---------------------------------|
| “každý $P$ je $Q$ . ” | $\forall x P \Rightarrow Q$ | $\forall x P \wedge Q$        | “každý je $P$ i $Q$ . ”         |
| “někdo $P$ je $Q$ . ” | $\exists x (P \wedge Q)$    | $\exists x (P \Rightarrow Q)$ | “někdo není $P$ nebo je $Q$ . ” |

## VLASTNOSTI KVANTIFIKACÍ

→ pozor při použití kvantifikátorů na záměnu  $\wedge$  a  $\Rightarrow$ :

|                       | <i>dobře</i>                | <i>špatně</i>                 | <i>znamenalo by</i>             |
|-----------------------|-----------------------------|-------------------------------|---------------------------------|
| “každý $P$ je $Q$ . ” | $\forall x P \Rightarrow Q$ | $\forall x P \wedge Q$        | “každý je $P$ i $Q$ . ”         |
| “někdo $P$ je $Q$ . ” | $\exists x (P \wedge Q)$    | $\exists x (P \Rightarrow Q)$ | “někdo není $P$ nebo je $Q$ . ” |

- $\forall x \forall y$  je stejné jako  $\forall y \forall x$   
 $\exists x \exists y$  je stejné jako  $\exists y \exists x$   
 $\exists x \forall y$  **není** stejné jako  $\forall y \exists x$

$\exists x \forall y$  má\_rád( $x, y$ ) – “Existuje osoba, kterou má rád každý na světě.”

$\forall y \exists x$  má\_rád( $x, y$ ) – “Každého na světě má alespoň jedna osoba ráda.”

## VLASTNOSTI KVANTIFIKACÍ

→ pozor při použití kvantifikátorů na záměnu  $\wedge$  a  $\Rightarrow$ :

|                       | <i>dobře</i>                | <i>špatně</i>                 | <i>znamenalo by</i>             |
|-----------------------|-----------------------------|-------------------------------|---------------------------------|
| “každý $P$ je $Q$ . ” | $\forall x P \Rightarrow Q$ | $\forall x P \wedge Q$        | “každý je $P$ i $Q$ . ”         |
| “někdo $P$ je $Q$ . ” | $\exists x (P \wedge Q)$    | $\exists x (P \Rightarrow Q)$ | “někdo není $P$ nebo je $Q$ . ” |

- $\forall x \forall y$  je stejné jako  $\forall y \forall x$   
 $\exists x \exists y$  je stejné jako  $\exists y \exists x$   
 $\exists x \forall y$  **není** stejné jako  $\forall y \exists x$

$\exists x \forall y$  má\_rád( $x, y$ ) – “Existuje osoba, kterou má rád každý na světě.”

$\forall y \exists x$  má\_rád( $x, y$ ) – “Každého na světě má alespoň jedna osoba ráda.”

- **dualita kvantifikátorů**  
 oba mohou být vyjádřeny pomocí druhého

$$\forall x \text{ má_rád}(x, \text{zmrzlina}) \quad \neg \exists x \neg \text{má_rád}(x, \text{zmrzlina})$$

$$\exists x \text{ má_rád}(x, \text{mrkev}) \quad \neg \forall x \neg \text{má_rád}(x, \text{mrkev})$$

## BÁZE ZNALOSTÍ VE FOPL

předpokládejme, že agent ve Wumpusově jeskyni cítí Zápach a Vánek, ale nevidí Třpyt, nenašel do zdi a nezabil Wumpuse v čase  $t = 5$ :

$\text{TELL}(KB, \text{Percept}([\text{Zápach}, \text{Vánek}, \text{nic}, \text{nic}, \text{nic}], 5))$

$\text{Ask}(KB, \exists a \text{ Action}(a, 5))$

tj. dotaz "Vyplývá nějaká akce z  $KB$  v čase  $t = 5$ ?"

## BÁZE ZNALOSTÍ VE FOPL

předpokládejme, že agent ve Wumpusově jeskyni cítí Zápach a Vánek, ale nevidí Třpyt, nenašel do zdi a nezabil Wumpuse v čase  $t = 5$ :

$\text{TELL}(KB, \text{Percept}([\text{Zápach}, \text{Vánek}, \text{nic}, \text{nic}, \text{nic}], 5))$

$\text{Ask}(KB, \exists a \text{ Action}(a, 5))$

tj. dotaz "Vyplývá nějaká akce z  $KB$  v čase  $t = 5$ ?"

odpověď:  $true, \{a/\text{Výstrel}\}$      $\leftarrow$  substituce (hodnot proměnným)

## BÁZE ZNALOSTÍ VE FOPL

předpokládejme, že agent ve Wumpusově jeskyni cítí Zápach a Vánek, ale nevidí Třpyt, nenašel do zdi a nezabil Wumpuse v čase  $t = 5$ :

$\text{TELL}(KB, \text{Percept}([\text{Zápach}, \text{Vánek}, \text{nic}, \text{nic}, \text{nic}], 5))$

$\text{Ask}(KB, \exists a \text{ Action}(a, 5))$

tj. dotaz "Vyplývá nějaká akce z  $KB$  v čase  $t = 5$ ?"

odpověď:  $true, \{a/\text{Výstrel}\}$      $\leftarrow$  substituce (hodnot proměnným)

pro větu  $S$  a substituci  $\sigma \rightarrow S\sigma$  označuje výsledek aplikace  $\sigma$  na  $S$ :

$$S = \text{chytřejší}(x, y)$$

$$\sigma = \{x/\text{Petr}, y/\text{Honza}\}$$

$$S\sigma = \text{chytřejší}(\text{Petr}, \text{Honza})$$

$\text{Ask}(KB, S)$  vrací některá/všechna  $\sigma$  takové, že  $KB \models S\sigma$

## BÁZE ZNALOSTÍ PRO WUMPUSOVU JESKYNI

Vnímání:

$$\begin{aligned}\forall v, tr, n, w, t \text{ Percept}([Zápac, v, tr, n, w], t) &\Rightarrow \text{Je\_zápac}(t) \\ \forall z, v, n, w, t \text{ Percept}([z, v, Třpyt, n, w], t) &\Rightarrow \text{Máme\_zlato}(t)\end{aligned}$$

Reflex:

$$\forall t \text{ Máme\_zlato}(t) \Rightarrow \text{Action}(Zvednutí, t)$$

Reflex s vnitřním stavem: neměli jsme už zlato?

$$\forall t \text{ Máme\_zlato}(t) \wedge \neg \text{Držím}(Zlato, t) \Rightarrow \text{Action}(Zvednutí, t)$$

$\text{Držím}(Zlato, t)$  není pozorovatelné  $\Rightarrow$  je důležité držet si informace o vnitřních stavech

## BÁZE ZNALOSTÍ PRO WUMPUSOVU JESKYNĚ pokrač.

Vyvozování skrytých skutečností:

→ vlastnosti pozice:

$$\forall x, t \text{ Na\_poli}(\text{Agent}, x, t) \wedge \text{Je\_zápach}(t) \Rightarrow \text{Zapáchá}(x)$$

$$\forall x, t \text{ Na\_poli}(\text{Agent}, x, t) \wedge \text{Je\_vánek}(t) \Rightarrow \text{S\_vánkem}(x)$$

→ "V poli vedle Jámy je Vánek:"

– **diagnostické** pravidlo – odvodí příčiny z následku

$$\forall y \text{ Je\_vánek}(y) \Rightarrow \exists x \text{ Jáma}(x) \wedge \text{Vedle}(x, y)$$

– **příčinné** pravidlo – odvodí výsledek z premisy

$$\forall x, y \text{ Jáma}(x) \wedge \text{Vedle}(x, y) \Rightarrow \text{Je\_vánek}(y)$$

– ani jedno z nich není úplné

např. příčinné pravidlo neříká, jestli v poli daleko od Jámy nemůže být Vánek

– **definice** predikátu  $\text{Je\_vánek}$ :

$$\forall y \text{ Je\_vánek}(y) \Leftrightarrow [\exists x \text{ Jáma}(x) \wedge \text{Vedle}(x, y)]$$

## BÁZE ZNALOSTÍ PRO WUMPUSOVU JESKYNI – ROZHODOVÁNÍ

→ počáteční podmínka v  $KB$ :

$\text{Na\_poli}(\text{Agent}, [1, 1], S_0)$

$\text{Na\_poli}(\text{Zlato}, [1, 2], S_0)$

→ dotaz

$\text{Ask}(KB, \exists s \text{ Držím}(Zlato, s))$

tj., "V jaké situaci budu držet Zlato?"

→ situace jsou propojeny pomocí funkce  $Result$ :

$Result(a, s)$  je situace, která je výsledkem činnosti  $a$  v  $s$

→ odpověď

$\{s / Result(\text{Zvednutí}, Result(\text{Krok dopředu}, S_0))\}$

tj., jdi dopředu a zvedni Zlato

## SHRNUTÍ

logický agent aplikuje **inferenci** na **bázi znalostí** pro vyvození nových informací a tvorbu rozhodnutí  
základní koncepty logiky:

- **syntaxe**: formální struktura **vět**
- **sémantika**: **pravdivost** vět podle modelů
- **vyplývání**: nutná pravdivost jedné věty v závislosti na druhé větě
- **inference**: vyvození věty z jiných vět
- **bezespornost**: když inference produkuje pouze vyplývající věty
- **úplnost**: když inference umí vyprodukovať všechny vyplývající věty

**výroková logika** nemá dostatečnou expresivitu

**predikátová logika** prvního řádu:

- objekty a relace jsou sémantická primitiva
- syntaxe: konstanty, funkce, predikáty, rovnost, kvantifikátory
- větší expresivita – dostatečná pro Wumpusovu jeskyni

## LOGICKÁ ANALÝZA PŘIROZENÉHO JAZYKA

logická analýza PJ – analýza významu výrazů (vět) PJ

přirozený jazyk (čeština, angličtina, ...) = nástroj pojmového uchopení reality

pojem – kritéria/procedury umožňující identifikovat různé konkrétní a abstraktní objekty (např. "planeta" – třída nebeských těles s určitými charakteristikami – obíhá po oběžné dráze kolem stálice, není zdrojem světla, ...)

## LOGICKÁ ANALÝZA PŘIROZENÉHO JAZYKA

logická analýza PJ – analýza významu výrazů (vět) PJ

přirozený jazyk (čeština, angličtina, ...) = nástroj pojmového uchopení reality

pojem – kritéria/procedury umožňující identifikovat různé konkrétní a abstraktní objekty (např. “planeta” – třída nebeských těles s určitými charakteristikami – obíhá po oběžné dráze kolem stálice, není zdrojem světla, ...)

- pojem  $\neq$  výraz – např. výrazy v různých jazycích často reprezentují stejný pojem  
(pojem(“prvočíslo”)  $\equiv$  pojem(“prime number”))

## LOGICKÁ ANALÝZA PŘIROZENÉHO JAZYKA

logická analýza PJ – analýza významu výrazů (vět) PJ

přirozený jazyk (čeština, angličtina, ...) = nástroj pojmového uchopení reality

pojem – kritéria/procedury umožňující identifikovat různé konkrétní a abstraktní objekty (např. "planeta" – třída nebeských těles s určitými charakteristikami – obíhá po oběžné dráze kolem stálice, není zdrojem světla, ...)

- pojem  $\neq$  výraz – např. výrazy v různých jazycích často reprezentují stejný pojem  
(pojem("prvočíslo")  $\equiv$  pojem("prime number"))
- pojem  $\neq$  představa – představa je *subjektivní*, pojem je *objektivní*

## LOGICKÁ ANALÝZA PŘIROZENÉHO JAZYKA

logická analýza PJ – analýza významu výrazů (vět) PJ

přirozený jazyk (čeština, angličtina, ...) = nástroj pojmového uchopení reality

pojem – kritéria/procedury umožňující identifikovat různé konkrétní a abstraktní objekty (např. "planeta" – třída nebeských těles s určitými charakteristikami – obíhá po oběžné dráze kolem stálice, není zdrojem světla, ...)

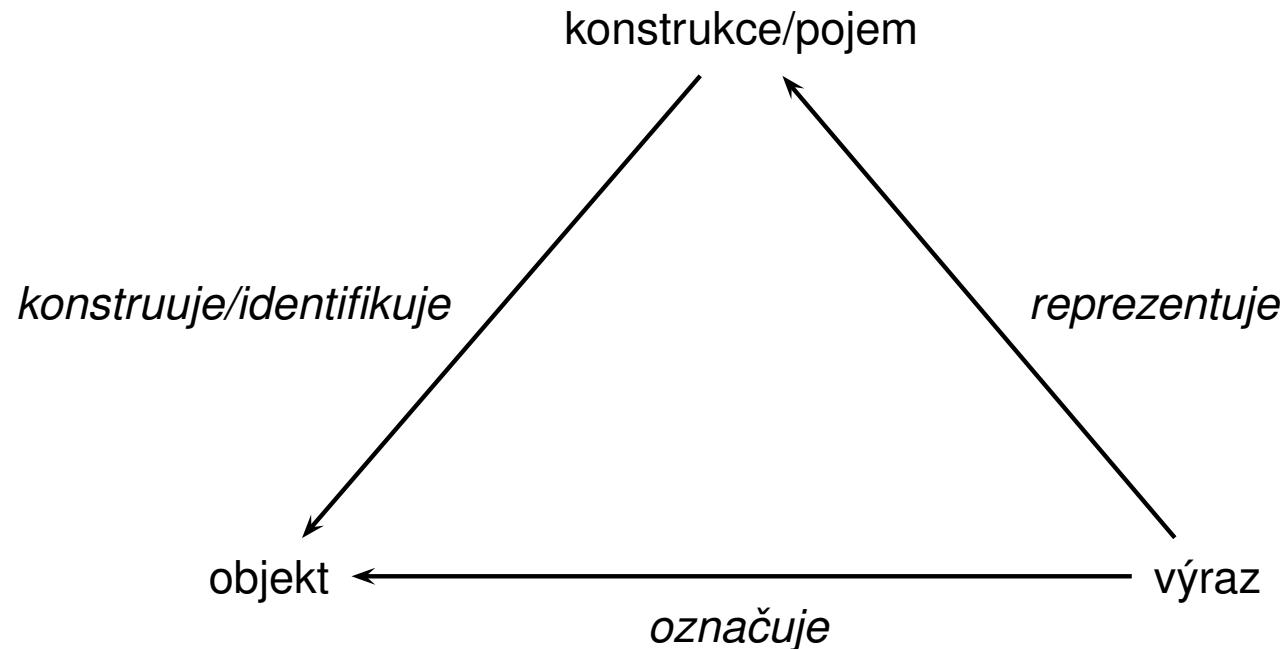
- pojem  $\neq$  výraz – např. výrazy v různých jazycích často reprezentují stejný pojem  
(pojem("prvočíslo")  $\equiv$  pojem("prime number"))
- pojem  $\neq$  představa – představa je *subjektivní*, pojem je *objektivní*
- pojmy mohou identifikovat různé objekty:
  - ⇒ jedno individuum – *individuální pojmy* (např. Petr, Pegas, prezident ČR)
  - ⇒ třídu objektů – *vlastnost* (např. červený, šelma, hora)
  - ⇒  $n$ -člennou relaci – *vztah* (např. otec (někoho), křivdit (někdo někomu))
  - ⇒ pravdivostní hodnotu – *propozice* (např. v Brně prší)
  - ⇒ funkcionální přiřazení – *empirické funkce* (např. rychlosť)
  - ⇒ číslo – (fyzikální) *veličiny* (např. rychlosť světla)

## VZTAH POJMU A VÝRAZU

ve zjednodušené podobě: pojem odpovídá logické konstrukci

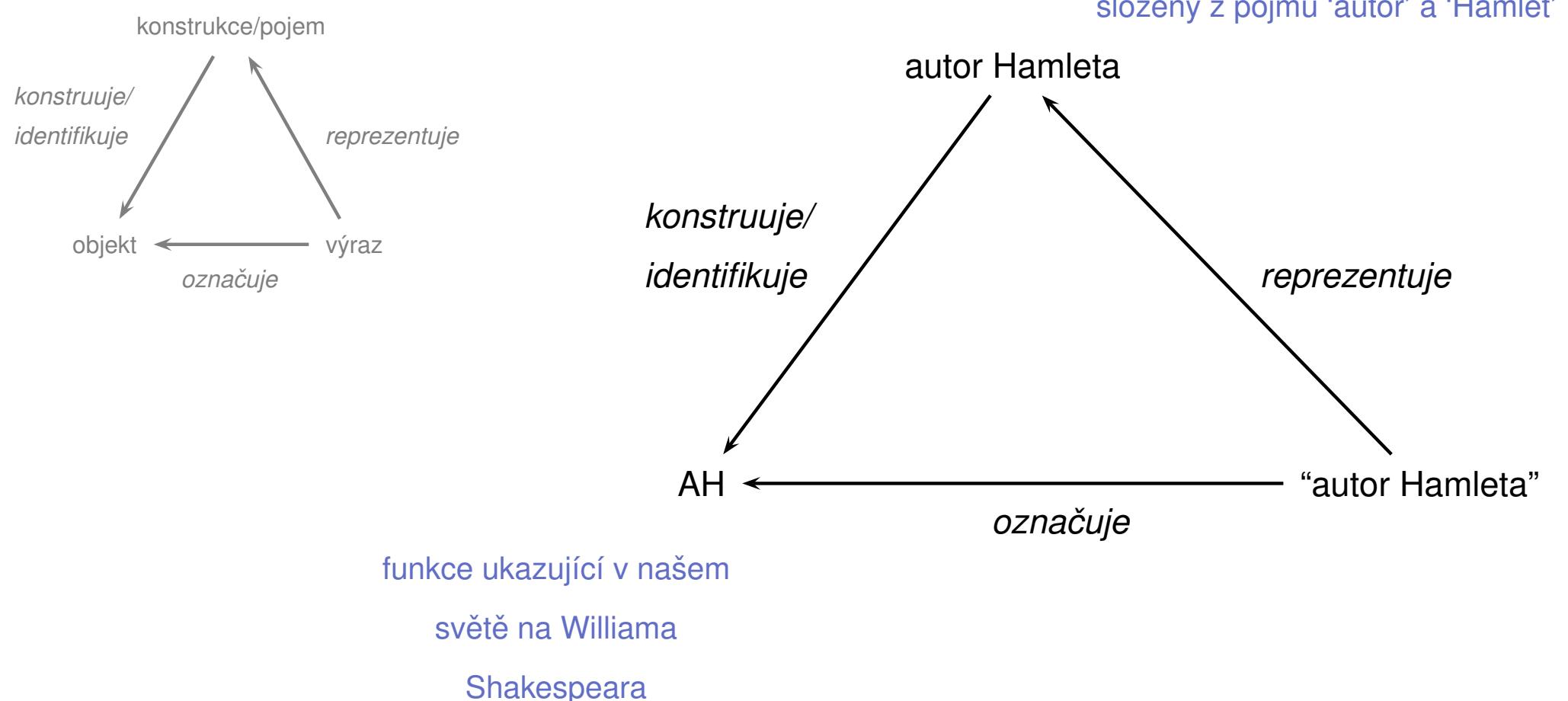
## VZTAH POJMU A VÝRAZU

ve zjednodušené podobě: pojem odpovídá logické konstrukci



## VZTAH POJMU A VÝRAZU

ve zjednodušené podobě: pojem odpovídá logické konstrukci



## OMEZENOST PREDIKÁTOVÉ LOGIKY 1. ŘÁDU

- dva omezující rysy:
- nedostatečná expresivita
  - extenzionalismus

## OMEZENOST PREDIKÁTOVÉ LOGIKY 1. ŘÁDU

- dva omezující rysy:
- nedostatečná expresivita
  - extenzionalismus

**Expresivita:** vyjadřovací síla jazyka

*“Je-li barva stropu pokoje č. 3 uklidňující, je pokoj č. 3 vhodný pro pacienta X a není vhodný pro pacienta Y.”*

## OMEZENOST PREDIKÁTOVÉ LOGIKY 1. ŘÁDU

- dva omezující rysy:
- nedostatečná expresivita
  - extenzionalismus

**Expresivita:** vyjadřovací síla jazyka

“Je-li barva stropu pokoje č. 3 uklidňující, je pokoj č. 3 vhodný pro pacienta  $X$  a není vhodný pro pacienta  $Y$ . ”

analýza ve [výrokové logice](#):

|                                   |     |  |
|-----------------------------------|-----|--|
| $P \Rightarrow (Q \wedge \neg R)$ | $P$ | “Barva stropu pokoje č. 3 je uklidňující.”   |
|                                   | $Q$ | “Pokoj č. 3 je vhodný pro pacienta $X$ . ”   |
|                                   | $R$ | “Pokoj č. 3 není vhodný pro pacienta $Y$ . ” |

## OMEZENOST PREDIKÁTOVÉ LOGIKY 1. ŘÁDU

- dva omezující rysy:
- nedostatečná expresivita
  - extenzionalismus

**Expresivita:** vyjadřovací síla jazyka

“Je-li barva stropu pokoje č. 3 uklidňující, je pokoj č. 3 vhodný pro pacienta  $X$  a není vhodný pro pacienta  $Y$ . ”

analýza ve [výrokové logice](#):

|                                   |     |   |
|-----------------------------------|-----|---|
| $P \Rightarrow (Q \wedge \neg R)$ | $P$ | “Barva stropu pokoje č. 3 je uklidňující.”  |
|                                   | $Q$ | “Pokoj č. 3 je vhodný pro pacienta $X$ .”   |
|                                   | $R$ | “Pokoj č. 3 není vhodný pro pacienta $Y$ .” |

analýza v [PL1](#):

|  |        |   |
|--|--------|---|
| $U(B) \Rightarrow (V(P, X) \wedge \neg V(P, Y))$ | $U$    | třída uklidňujících objektů               |
|  | $B$    | individuum ‘barva stropu pokoje č. 3’     |
|  | $V$    | relace mezi individuji ‘být vhodný pro’   |
|  | $P$    | individuum ‘pokoj č. 3’                   |
|  | $X, Y$ | individua ‘pacient $X$ ’ a ‘pacient $Y$ ’ |

## NEDOSTATEČNÁ EXPRESIVITA PL1

*Červená barva je krásnější než hnědá barva.*      *Kostka je červená.*

## NEDOSTATEČNÁ EXPRESIVITA PL1

*Červená barva je krásnější než hnědá barva.*      *Kostka je červená.*

analýza v PL1:

$$Kr(\check{C}_1, H) \quad \check{C}_2(Ko)$$

$\check{C}_1$  individuum ‘červená barva’

$\check{C}_2$  vlastnost individuí ‘být červený’ (třída červených objektů)

nelze vyjádřit       $\check{C}_1 \equiv \check{C}_2$

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava –

hlavní město Polska –

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava – jméno individua, jasně identifikovatelné a odlišitelné

hlavní město Polska –

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava

– jméno individua, jasně identifikovatelné a odlišitelné

hlavní město Polska

– individuová role, momentálně identifikuje Varšavu, ale dříve to byl i Krakov

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava

– jméno individua, jasně identifikovatelné a odlišitelné

hlavní město Polska

– individuová role, momentálně identifikuje Varšavu, ale dříve to byl i Krakov

‘hlavní město Polska’

– závisí na světě a čase

– pochopení významu, ale není vázané na znalost obsahu – tj. význam na světě a čase nezávisí

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava

– jméno individua, jasně identifikovatelné a odlišitelné

hlavní město Polska

– individuová role, momentálně identifikuje Varšavu, ale dříve to byl i Krakov

‘hlavní město Polska’

– závisí na světě a čase

– pochopení významu, ale není vázané na znalost obsahu – tj. význam na světě a čase nezávisí

*číslo X je větší než číslo Y*

*budova X je větší než budova Y*

matematické větší než –

empirické větší než –

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava

– jméno individua, jasně identifikovatelné a odlišitelné

hlavní město Polska

– individuová role, momentálně identifikuje Varšavu, ale dříve to byl i Krakov

‘hlavní město Polska’

– závisí na světě a čase

– pochopení významu, ale není vázané na znalost obsahu – tj. význam na světě a čase nezávisí

*číslo X je větší než číslo Y*

*budova X je větší než budova Y*

matematické větší než – relace dvojic čísel, pevně daná

empirické větší než –

## EXTENZIONALISMUS PL1

Varšava

*hlavní město Polska*

Varšava

– jméno individua, jasně identifikovatelné a odlišitelné

hlavní město Polska

– individuová role, momentálně identifikuje Varšavu, ale dříve to byl i Krakov

‘hlavní město Polska’

– závisí na světě a čase

– pochopení významu, ale není vázané na znalost obsahu – tj. význam na světě a čase nezávisí

*číslo X je větší než číslo Y*

*budova X je větší než budova Y*

matematické větší než – relace dvojic čísel, pevně daná

empirické větší než – vztah dvou individuí, který se může měnit v čase (otec a syn)

## EXTENZIONALISMUS PL1 pokrač.

*ano*

*V Brně prší*

ano —

*V Brně prší* —

## EXTENZIONALISMUS PL1 pokrač.

*ano*

*V Brně prší*

ano – pravdivostní hodnota *true*

*V Brně prší* –

## EXTENZIONALISMUS PL1 pokrač.

*ano*

*V Brně prší*

ano – **pravdivostní hodnota** *true*

*V Brně prší* – **propozice** – označuje pravdivostní hodnotu, která se mění (alespoň) v čase

## EXTENZIONALISMUS PL1 pokrač.

*ano*

*V Brně prší*

ano – **pravdivostní hodnota** *true*

*V Brně prší* – **propozice** – označuje pravdivostní hodnotu, která se mění (alespoň) v čase

i když hodnota někdy závisí na světě a čase, samotný význam na nich nezávisí

## EXTENZE A INTENZE

Definujeme:

- intenze** – objekty typu funkcí, jejichž hodnoty závisí na světě a čase
- extenze** – ostatní objekty (na světě a čase nezávislé)

## EXTENZE A INTENZE

Definujeme:

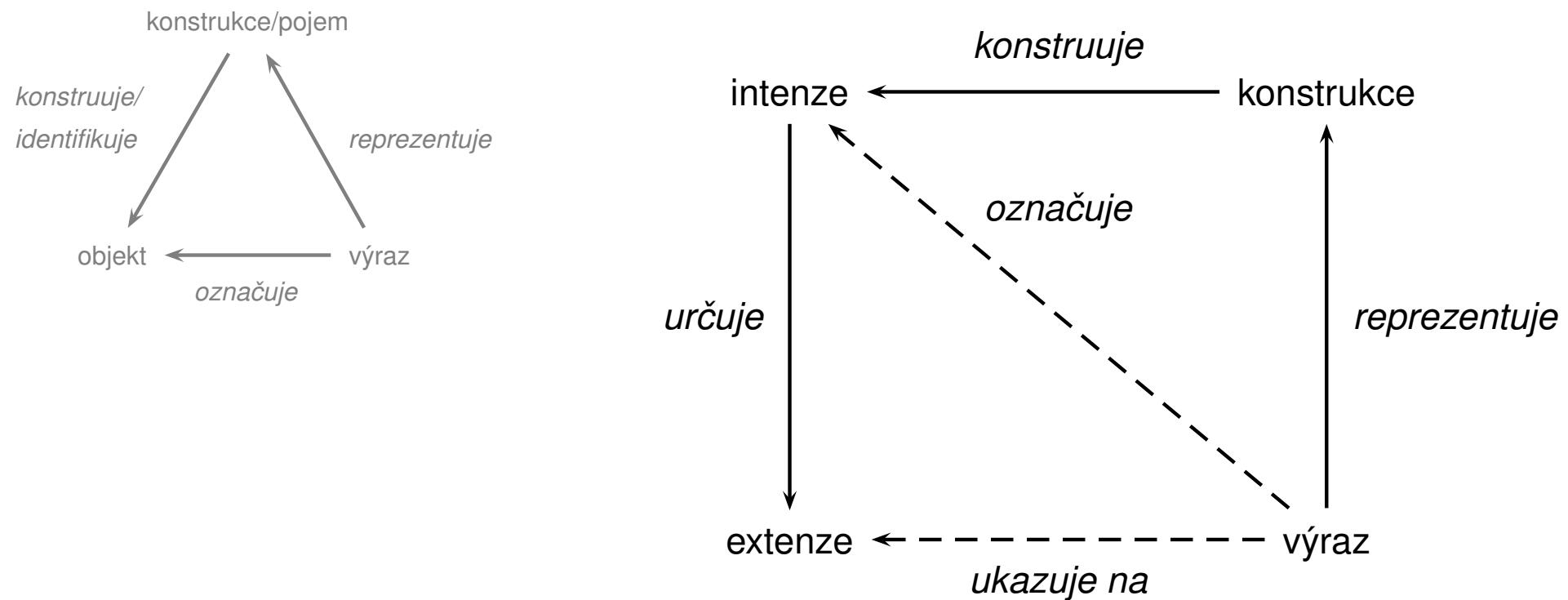
- intenze** – objekty typu funkcí, jejichž hodnoty závisí na světě a čase
- extenze** – ostatní objekty (na světě a čase nezávislé)

časté extenze a intenze:

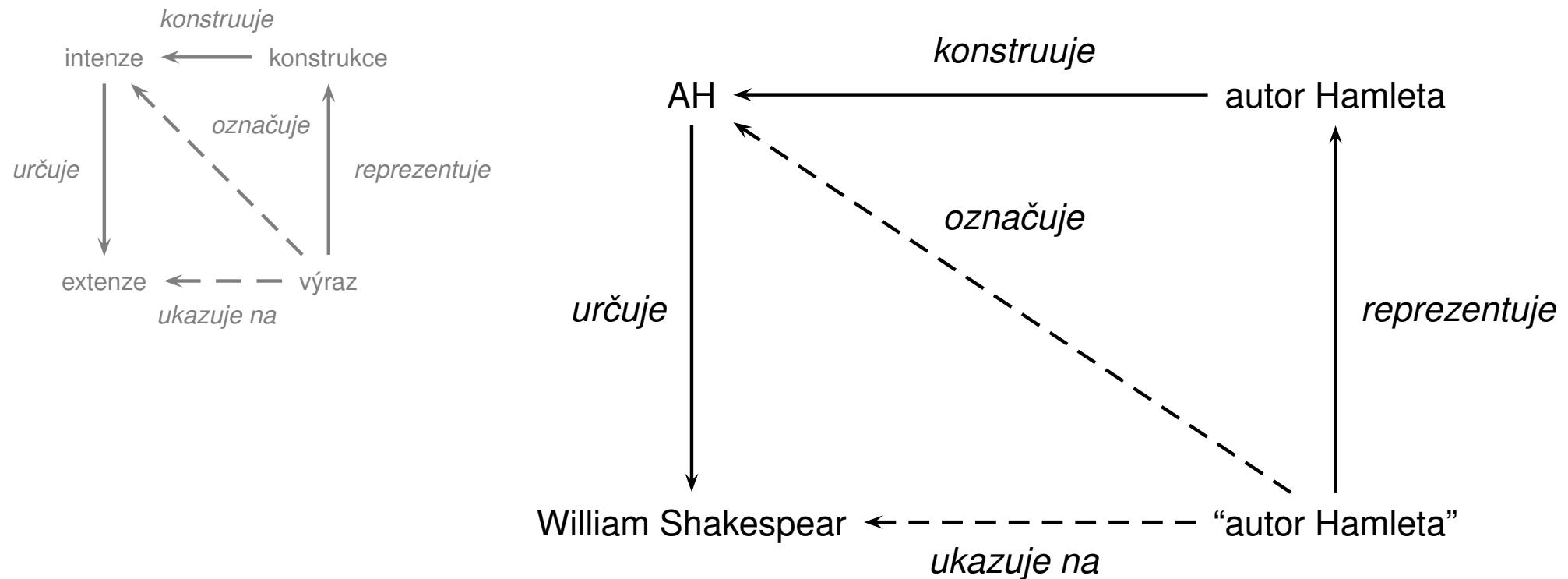
| <i>extenze</i>       | <i>intenze</i>   |
|----------------------|------------------|
| individua            | individuové role |
| třídy                | vlastnosti       |
| relace               | vztahy           |
| pravdivostní hodnoty | propozice        |
| funkce               | empirické funkce |
| čísla                | veličiny         |

## ROZŠÍŘENÝ VZTAH VÝRAZU A VÝZNAMU U INTENZÍ

## ROZŠÍŘENÝ VZTAH VÝRAZU A VÝZNAMU U INTENZÍ



## ROZŠÍŘENÝ VZTAH VÝRAZU A VÝZNAMU U INTENZÍ



## TRANSPARENTNÍ INTENZIONÁLNÍ LOGIKA

- *Transparent Intensional Logic, TIL*
- logický systém speciálně navržený pro zachycení významu výrazů PJ
- autor [Pavel Tichý](#): *The Foundations of Frege's Logic*, de Gruyter, Berlin, New York, 1988.
- obdobná teorie – *Montagueho intenzionální logika* – Tichý ukazuje její nedostatky
- Tichý vychází z myšlenek – *Gottlob Frege* (1848 – 1925, logik) a *Alonzo Church* (1903 – 1995, teorie typů)
- vlastnosti:
  - rozvětvená typová hierarchie (s typy vyšších řadů)
  - temporální
  - intenzionální (intenze × extenze)
- transparentost:
  1. nositel významu ([konstrukce](#)) není prvek formálního aparátu, tento aparát pouze *studuje* konstrukce
  2. zachycení intenzionality je přesně popsáno z matematického hlediska

## TYPY V TILU

typ objektu:

- základní typy – typová báze =  $\{o, \iota, \tau, \omega\}$
- funkcionální typy – funkce nad typovou bází
  - např.  $\iota, ((\iota\tau)\omega), (o\iota), (((o\iota)\tau)\omega), ((o\tau)\omega), \dots$
  - $((\alpha\tau)\omega) \dots$  závislost na světě a čase, vyjadřuje intenze – zápis  $\alpha_{\tau\omega}$
- typy vyšších řádů – obsahují i třídy konstrukcí řádu  $n$  –  $*_n$

## ZÁKLADNÍ TYPY TILU

umožňují přiřadit typ objektům z **intenzionální báze** jazyka – třída **základních vlastností** (barvy, rozměry, postoje, ...) popisujících stav světa

□  **$\text{o}$**  (omikron, o) ... **pravdivostní hodnoty** Pravda (*true*, T) a Nepravda (*false*, F)

přesně odpovídají běžným logikám, typy **logických operátorů** –  $(oo)$ ,  $(ooo)$

□  **$\text{ι}$**  (jota) ... třída **individuí**

individua ovšem ne jako kompletní objekty, ale jako **numerická identifikace** nestrukturované entity

□  **$\tau$**  (tau) ... třída **časových okamžiků** (jako časového kontinua)

zachycení závislosti na čase; současně třída **reálných čísel**

□  **$\omega$**  (omega) ... třída **možných světů**

zachycení empirické závislosti na stavu světa

## MOŽNÉ SVĚTY

termín **možný svět** – Gottfried Wilhelm von Leibniz (1646 – 1716, filozof a matematik)

požadavky na definici možného světa:

- soubor **myslitelných faktů**
- je **konzistentní** a **maximální** ze všech takových souborů
- je **objektivní** (nezávislý na individuálním názoru)

mezi možnými světy existuje právě jeden **aktuální** svět – jeho znalost  $\equiv$  vševedoucnost

## MOŽNÉ SVĚTY

termín **možný svět** – Gottfried Wilhelm von Leibniz (1646 – 1716, filozof a matematik)

požadavky na definici možného světa:

- soubor **myslitelných faktů**
- je **konzistentní** a **maximální** ze všech takových souborů
- je **objektivní** (nezávislý na individuálním názoru)

mezi možnými světy existuje právě jeden **aktuální** svět – jeho znalost  $\equiv$  vševedoucnost

možný svět v TILu = *rozhodovací systém*, pro  $\forall$  prvek intenzionální báze obsahuje **konzistentní přiřazení hodnot**

# MOŽNÉ SVĚTY

termín **možný svět** – Gottfried Wilhelm von Leibniz (1646 – 1716, filozof a matematik)

požadavky na definici možného světa:

- soubor **myslitelných faktů**
- je **konzistentní** a **maximální** ze všech takových souborů
- je **objektivní** (nezávislý na individuálním názoru)

mezi možnými světy existuje právě jeden **aktuální** svět – jeho znalost  $\equiv$  vševedoucnost

**možný svět v TILu** = *rozhodovací systém*, pro  $\forall$  prvek intenzionální báze obsahuje **konzistentní přiřazení hodnot**

příklad – realita s 2 objekty a 2 vlastnostmi (9 možných světů):

| být hubený      | {Laurel, Hardy} | {Laurel} | {Hardy} | $\emptyset$ |
|-----------------|-----------------|----------|---------|-------------|
| {Laurel, Hardy} | ×               | ×        | ×       | $w_1$       |
| {Laurel}        | ×               | ×        | $w_2$   | $w_3$       |
| {Hardy}         | ×               | $w_4$    | ×       | $w_5$       |
| $\emptyset$     | $w_6$           | $w_7$    | $w_8$   | $w_9$       |

## PRINCIP INTENZÍ V TILU

být hubený ... objekt typu  $(o\iota)_{\tau\omega}$ , funkce z možných světů a času do tříd individuí

$w$  ... proměnná typu  $\omega$ , možný svět

$t$  ... proměnná typu  $\tau$ , časový okamžik

---

[být hubený  $w t$ ] ... konstruuje  $(o\iota)$ -objekt, třídu individuí, kteří mají ve světě  $w$  a čase  $t$  vlastnost být hubený (značíme  $\mathbf{být hubený}_{wt}$ )

## PRINCIP INTENZÍ V TILU

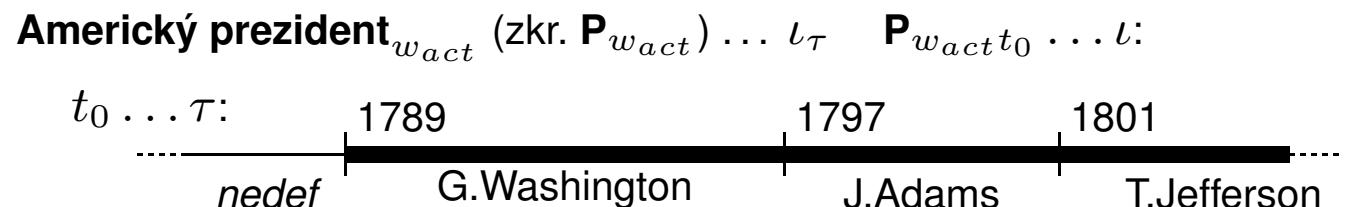
být hubený ... objekt typu  $(o\iota)_{\tau\omega}$ , funkce z možných světů a času do tříd individuí

$w$  ... proměnná typu  $\omega$ , možný svět

$t$  ... proměnná typu  $\tau$ , časový okamžik

[být hubený  $w t$ ] ... konstruuje  $(o\iota)$ -objekt, třídu individuí, kteří mají ve světě  $w$  a čase  $t$  vlastnost být hubený (značíme **být hubený** $_{wt}$ )

pokud aplikujeme jen  $w$  – získáme **chronologii**



## PRINCIP INTENZÍ V TILU

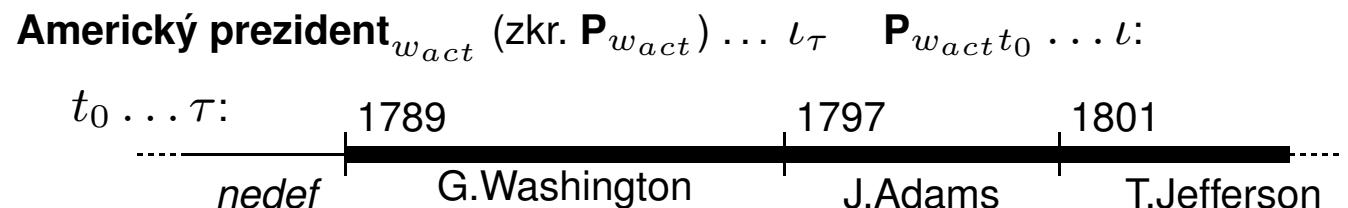
být hubený ... objekt typu  $(\text{obj})_{\tau\omega}$ , funkce z možných světů a času do tříd individuí

$w$  ... proměnná typu  $\omega$ , možný svět

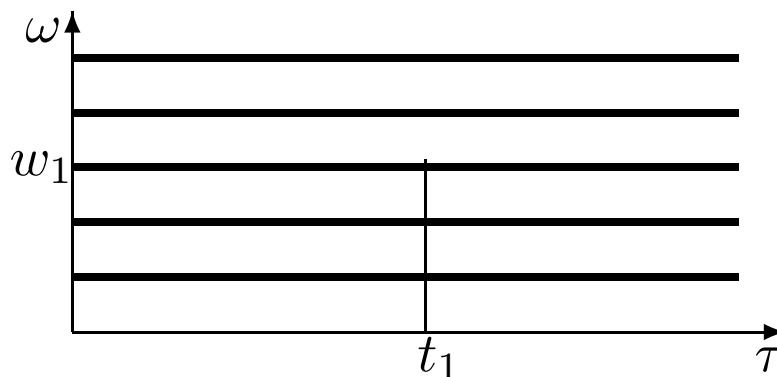
$t$  ... proměnná typu  $\tau$ , časový okamžik

[být hubený  $w t$ ] ... konstruuje  $(\text{obj})$ -objekt, třídu individuí, kteří mají ve světě  $w$  a čase  $t$  vlastnost být hubený (značíme **být hubený** $_{wt}$ )

pokud aplikujeme jen  $w$  – získáme **chronologii**



intenzionální sestup – identifikace extenze pomocí intenze, světa  $w_1$  a času  $t_1$



## NEJČASTĚJŠÍ TYPY

| <i>extenze</i>       |                      | <i>intenze</i>                                    |
|----------------------|----------------------|---|
| individua            | ... $\iota$          | individuové role ... $\iota_{\tau\omega}$         |
| třídy                | ... $(o\iota)$       | vlastnosti ... $(o\iota)_{\tau\omega}$            |
| relace               | ... $(o\alpha\beta)$ | vztahy ... $(o\alpha\beta)_{\tau\omega}$          |
| pravdivostní hodnoty | ... $o$              | propozice ... $o_{\tau\omega}, \pi$               |
| funkce               | ... $(\alpha\beta)$  | empirické funkce ... $(\alpha\beta)_{\tau\omega}$ |
| čísla                | ... $\tau$           | veličiny ... $\tau_{\tau\omega}$                  |

## KONSTRUKCE

konstrukce v TILu:

- **proměnná** typu  $\alpha$ , v závislosti na **valuaci** konstruuje  $\alpha$ -objekt

$x \dots \ell$

- **trivializace** objektu A typu  $\alpha$ , konstruuje právě objekt A

${}^0\mathbf{A} \dots \alpha \quad \mathbf{A} \dots \alpha$

- **aplikace** konstrukce  $X \dots (\alpha \beta_1 \dots \beta_n)$  na konstrukce  $Y_1, \dots, Y_n$  typů  $\beta_1, \dots, \beta_n$ , konstruuje objekt typu  $\alpha$

$[XY_1 \dots Y_n] \dots \alpha$

- **abstrakce** konstrukce  $Y \dots \alpha$  na proměnných  $x_1, \dots, x_n$  typů  $\beta_1, \dots, \beta_n$ , konstruuje objekt/funkci typu  $(\alpha \beta_1 \dots \beta_n)$

$\lambda x_1 \dots x_n [Y] \dots (\alpha \beta_1 \dots \beta_n)$

## PŘÍKLADY ANALÝZY PODSTATNÝCH JMEN

|                       |  |   |
|-----------------------|--|---|
| pes, člověk           | $x \dots \iota : \mathbf{pes}_{wt}x, \mathbf{pes}/(\mathcal{O}\iota)_{\tau\omega}$ | individuum z dané třídy individuí                       |
| prezident             | $\mathbf{prezident}/\iota_{\tau\omega}$  | individuová role  |
| volitelnost           | $\mathbf{volitelnost}/(\mathcal{O}\iota_{\tau\omega})_{\tau\omega}$                | vlastnost individuové role                              |
| výška                 | $\mathbf{výška}/(\tau\iota)_{\tau\omega}$  | empirická funkce  |
| výrok, tvrzení        | $p \dots *_n : \mathbf{výrok}_{wt}p, \mathbf{výrok}/(\mathcal{O}*_n)_{\tau\omega}$ | konstrukce propozice z dané třídy konstrukcí propozic   |
| válka, smích, zvonění | $\mathbf{válka}/(\mathcal{O}(\mathcal{O}\pi))_\omega$                              | třída epizod – aktivita, která koresponduje se slovesem |
| leden, podzim         | $\mathbf{leden}/(\mathcal{O}(\mathcal{O}\tau))$                                    | třída časových okamžiků — časové intervaly              |

## PŘÍKLADY PŘÍNOSU TILU

→ propoziční postoje

*Petr říká, že Tom věří, že Země je kulatá.*

$$\lambda w \lambda t [\text{říká}_{wt} \text{Petr}^0 [\lambda w \lambda t [\text{věří}_{wt} \text{Tom}^0 [\lambda w \lambda t [\text{kulatá}_{wt} \text{Země}]]]]]$$

## PŘÍKLADY PŘÍNOSU TILU

→ propoziční postoje

*Petr říká, že Tom věří, že Země je kulatá.*

$$\lambda w \lambda t [\text{říká}_{wt} \text{Petr}^0 [\lambda w \lambda t [\text{věří}_{wt} \text{Tom}^0 [\lambda w \lambda t [\text{kulatá}_{wt} \text{Země}]]]]]$$

→ existence neexistujícího

*Pes existuje.      Jednorožec neexistuje.*

v PL1:       $\exists x(x = \text{pes})$        $\neg \exists x(x = \text{jednorožec})$

## PŘÍKLADY PŘÍNOSU TILU

→ propoziční postoje

*Petr říká, že Tom věří, že Země je kulatá.*

$$\lambda w \lambda t [\text{říká}_{wt} \text{Petr}^0 [\lambda w \lambda t [\text{věří}_{wt} \text{Tom}^0 [\lambda w \lambda t [\text{kulatá}_{wt} \text{Země}]]]]]$$

→ existence neexistujícího

*Pes existuje.      Jednorožec neexistuje.*

v PL1:       $\exists x(x = \text{pes})$        $\neg \exists x(x = \text{jednorožec})$

$$(\text{jednorožec} = \text{jednorožec}) \Rightarrow (\exists x(x = \text{jednorožec}))$$

## PŘÍKLADY PŘÍNOSU TILU

→ propoziční postoje

*Petr říká, že Tom věří, že Země je kulatá.*

$$\lambda w \lambda t [\text{říká}_{wt} \text{Petr}^0 [\lambda w \lambda t [\text{věří}_{wt} \text{Tom}^0 [\lambda w \lambda t [\text{kulatá}_{wt} \text{Země}]]]]]$$

→ existence neexistujícího

*Pes existuje.      Jednorožec neexistuje.*

v PL1:       $\exists x(x = \text{pes})$        $\neg \exists x(x = \text{jednorožec})$

$$(\text{jednorožec} = \text{jednorožec}) \Rightarrow (\exists x(x = \text{jednorožec}))$$

# PŘÍKLADY PŘÍNOSU TILU

→ propoziční postoje

*Petr říká, že Tom věří, že Země je kulatá.*

$$\lambda w \lambda t [\text{říká}_{wt} \text{Petr}^0 [\lambda w \lambda t [\text{věří}_{wt} \text{Tom}^0 [\lambda w \lambda t [\text{kulatá}_{wt} \text{Země}]]]]]$$

→ existence neexistujícího

*Pes existuje.      Jednorožec neexistuje.*

v PL1:       $\exists x(x = \text{pes})$        $\neg \exists x(x = \text{jednorožec})$

$$(\text{jednorožec} = \text{jednorožec}) \Rightarrow (\exists x(x = \text{jednorožec}))$$

v TILu:

$$(*) \quad \lambda w \lambda t [{}^0 \neg [Ex_{wt} \text{jednorožec}]], \quad Ex \stackrel{df}{=} \lambda w \lambda t \lambda p [{}^0 \sum_t [\lambda x [p_{wt} x]]]$$

$$Ex \dots (o(o\iota)_{\tau\omega})_{\tau\omega}$$

(\*) ... "třída všech individuí s vlastností 'být jednorožcem' je v daném světě a čase prázdná."

# PŘÍKLADY PŘÍNOSU TILU

→ propoziční postoje

*Petr říká, že Tom věří, že Země je kulatá.*

$$\lambda w \lambda t [\text{říká}_{wt} \text{Petr}^0 [\lambda w \lambda t [\text{věří}_{wt} \text{Tom}^0 [\lambda w \lambda t [\text{kulatá}_{wt} \text{Země}]]]]]$$

→ existence neexistujícího

*Pes existuje.      Jednorožec neexistuje.*

v PL1:       $\exists x(x = \text{pes})$        $\neg \exists x(x = \text{jednorožec})$

$$(\text{jednorožec} = \text{jednorožec}) \Rightarrow (\exists x(x = \text{jednorožec}))$$

v TILu:

$$(*) \quad \lambda w \lambda t [{}^0 \neg [Ex_{wt} \text{jednorožec}]], \quad Ex \stackrel{df}{=} \lambda w \lambda t \lambda p [{}^0 \sum_t [\lambda x [p_{wt} x]]]$$

$$Ex \dots (o(o\iota)_{\tau\omega})_{\tau\omega}$$

(\*) ... "třída všech individuí s vlastností 'být jednorožcem' je v daném světě a čase prázdná."

→ intenzionalita, vlastnosti vlastností, analýza epizod, analýza gramatického času, ...