

# Syntax predikátové logiky

# Syntax predikátové logiky

## Jazyk predikátové logiky $\mathcal{L}$ .

Symbole jazyka predikátové logiky se dělí na z

1. **logické symboly**, tj.:

- a) početnou množinu proměnných:  $\text{Var} = \{x, y, z, \dots, x_1, x_2, \dots\}$
- b) výrokové logické spojky:  $\neg, \wedge, \vee, \Rightarrow, \Leftrightarrow, \top, \perp$
- c) obecný kvantifikátor  $\forall$  a existenční kvantifikátor  $\exists$
- d) symbol rovnosti:  $=$

2. **speciální symboly**, tj. po dvou disjunktní množiny Pred, Kons a Func, kde

- a) Pred je množina predikátových symbolů,
- b) Kons je množina konstantních symbolů,
- c) Func je množina funkčních symbolů,

3. **pomocné symboly**, jako jsou závorky  $(, )$  a čárka  $,$

# Syntax predikátové logiky

## **Arita – četnost.**

Pro každý predikátový symbol  $P$  a každý funkční symbol  $f$  je dána jeho **arita** (četnost)  $ar(P)$ ,  $ar(f)$  tak, že

- ▶  $ar(P)$  může být libovolné přirozené číslo,
- ▶  $ar(f)$  může být libovolné nenulové přirozené číslo.

# Syntax predikátové logiky

## Termy.

Množina **termů** je definována těmito pravidly:

1. Každá proměnná a každý konstantní symbol je term.
2. Jestliže  $f$  je funkční symbol arity  $n$  a  $t_1, t_2, \dots, t_n$  jsou termy, pak  $f(t_1, t_2, \dots, t_n)$  je také term.
3. Nic, co nevzniklo konečným použitím pravidel 1 a 2, není term.

## Atomická formule.

**Atomická formule** je řetězec  $P(t_1, t_2, \dots, t_n)$ , kde  $P \in \text{Pred}$  má aritu  $n$  a  $t_1, t_2, \dots, t_n$  je  $n$ -tice termů, nebo řetězec  $t_1 = t_2$ , kde  $t_1, t_2$  jsou termy.

# Syntax predikátové logiky

## Formule.

Množina **formulí** je definována těmito pravidly:

1. Každá atomická formule je formule.  $\top$  a  $\perp$  jsou formule.
2. Jsou-li  $\varphi$  a  $\psi$  dvě formule, pak  $\neg\varphi$ ,  $(\varphi \wedge \psi)$ ,  $(\varphi \vee \psi)$ ,  $(\varphi \Rightarrow \psi)$ ,  $(\varphi \Leftrightarrow \psi)$  jsou opět formule.
3. Je-li  $\varphi$  formule a  $x$  proměnná, pak  $(\forall x \varphi)$  a  $(\exists x \varphi)$  jsou opět formule.
4. Nic, co nevzniklo pomocí konečně mnoha použití pravidel 1 až 3, není formule.

# Syntax predikátové logiky

## **Konvence.**

1. Úplně vnější závorky formule nepíšeme.
2. Negace váže silněji než ostatní logické spojky.
3. Kvantifikace váže silněji než ostatní spojky.

## **Syntaktický strom formule.**

## **Podformule.**

# Syntax predikátové logiky

## Volný a vázaný výskyt proměnné.

Máme formuli  $\varphi$  a její syntaktický strom. List syntaktického stromu obsazený proměnnou  $x$  je **výskyt proměnné**  $x$  ve formuli  $\varphi$ .

Výskyt proměnné  $x$  je **vázaný** ve formuli  $\varphi$ , jestliže při postupu od listu ohodnoceného tímto  $x$  ve směru ke kořeni syntaktického stromu narazíme na kvantifikátor s touto proměnnou.

V opačném případě mluvíme o **volném** výskytu proměnné  $x$ .

# Syntax predikátové logiky

## Sentence, otevřená formule.

- ▶ **Sentence**, též *uzavřená formule*, je formule, která má pouze vázané výskyty proměnné.
- ▶ **Otevřená formule** je formule, která má pouze volné výskyty proměnné.