

## Cvičení 6

**Příklad 1:** Připomeňte si pravidla pro kvantifikátory ( $\forall i$ ,  $\forall e$ ,  $\exists i$ ,  $\exists e$ ). Pomocí těchto pravidel (a dalších dříve zavedených pravidel) dokažte následující sekventy:

- $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)), \forall xP(x) \vdash \forall xQ(x)$
- $P(f(y, z)), \forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x)) \vdash \neg Q(f(y, z))$
- $\forall xP(x) \vdash \exists xP(x)$
- $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)), \exists xP(x) \vdash \exists xQ(x)$

**Příklad 2:** Následující tvrzení formulovaná v přirozené řeči zapište formálně formulemi predikátové logiky 1. řádu.

Každé tvrzení zapište následujícími dvěma způsoby:

- formulí, kde jako predikátové, funkční a konstatní symboly mohou být použity standardní matematické symboly jako třeba  $>$ ,  $+$ ,  $\cap$ ,  $\in$ ,  $\subseteq$ , zápis číselných konstant pomocí číslic, apod., a kde jsou použity běžné konvence, jako například infixový zápis binárních funkčních a predikátových symbolů,
- formulí, která je vytvořena přesně podle formální definice syntaxe formulí predikátové logiky 1. řádu (přičemž je možné použít standardní konvence pro vynechávání závorek) a kde jsou jako predikátové, funkční a konstatní symboly použita pouze písmena latinské abecedy.

*Poznámka:* Nejprve vždy určete signaturu, kterou budete používat, tj. určete, co budou jednotlivé predikátové, funkční a konstatní symboly, a jaké budou jejich příslušné arity.

Popište také zamýšlenou interpretaci, kterou máte při vytváření formule na mysli, tj. co bude univerzum, a jaké relace, funkce a prvky univerza budou reprezentovány jednotlivými predikátovými, funkčními a konstatními symboly.

- Pro jakékoliv přirozené číslo existuje prvočíslo větší než toto číslo.
- Některé přirozené číslo není beze zbytku dělitelné číslem 5 ani číslem 7.
- Pro každé reálné číslo větší než 10 platí, že po odečtení čísla 9 dostaneme kladné číslo.
- Prázdná množina je podmnožinou každé množiny.
- Pro každé dvě množiny platí, že jsou obě podmnožinou jejich sjednocení.
- Průnik dvou množin je podmnožinou obou těchto množin.
- Každé čtyřkolové motorové vozidlo má volant.

**Příklad 3:** Pro každý z následujících jazyků uveďte nějakých 5 slov, která do něj patří, a nějakých 5 slov, která do něj nepatří.

- $L_1 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \text{délka slova } w \text{ je menší než } 5\}$
- $L_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid \text{počet výskytů symbolu } b \text{ ve slově } w \text{ je sudý}\}$
- $L_3 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \text{ve } w \text{ je každá } 0 \text{ (přímo) následována } 1\}$

- d)  $L_4 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ začíná a končí stejným symbolem}\}$
- e)  $L_5 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ obsahuje jako podslovo sekvenci } \mathbf{abb}\}$

**Příklad 4:** Vezměme si následující abecedu

$$\Sigma = \{A, B, \dots, Z, a, b, \dots, z, 0, 1, \dots, 9, ., +, -, *, /, (, )\},$$

která obsahuje velká a malá písmena latinské abecedy, číslice 0 až 9 a několik dalších výše uvedených symbolů, jako jsou tečka ( $.$ ), aritmetické operátory ( $+$ ,  $-$ ,  $*$ ,  $/$ ) a závorky.

Řekněme, že bychom chtěli navrhnout syntaxi pro zápis jednoduchých aritmetických výrazů pomocí slov nad abecedou  $\Sigma$ . Zkuste nějakou vhodnou syntaxi pro tento zápis navrhnout a slovně neformálně (ale pokud možno přesně) popsat:

- a) Popište, jak budou vypadat identifikátory, tj. jaký jazyk nad abecedou  $\Sigma$  bude odpovídat množině všech identifikátorů.
- b) Popište, jak budou vypadat číselné konstanty, tj. jaký jazyk nad abecedou  $\Sigma$  bude odpovídat množině všech číselných konstant.
- c) Popište, jak budou vypadat aritmetické výrazy, tj. jaký jazyk nad abecedou  $\Sigma$  bude odpovídat množině všech dobře utvořených aritmetických výrazů.

**Příklad 5:** Předpokládejme, že  $\Sigma = \{a, b\}$  a  $n \in \mathbb{N}$ .

- a) Kolik existuje slov ze  $\Sigma^*$  délky  $n$ ?
- b) Kolik existuje slov ze  $\Sigma^*$  délky nejvýše  $n$ ?