



evropský
sociální
fond v ČR



EVROPSKÁ UNIE



MINISTERSTVO ŠKOLSTVÍ,
MLÁDEŽE A TĚLOVÝCHOVY



OP Vzdělávání
pro konkurenceschopnost

INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ

Logika: systémový rámec rozvoje oboru v ČR a koncepce logických propedeutik pro mezioborová studia (reg. č. CZ.1.07/2.2.00/28.0216, OPVK)

Úvod do logiky (PL): predikátová logika druhého řádu

doc. PhDr. Jiří Raclavský, Ph.D.

(raclavsky@phil.muni.cz)

14. Predikátová logika druhého řádu

V PL2 jsou na rozdíl od PL1 povoleny i predikátové proměnné, které nabývají jako hodnoty množiny (tj. podmnožiny univerza), a navíc tyto predikátové proměnné mohou být kvantifikovány. Příkladem výrazu PL2 je např. zápis Leibnizovy identity nerozlišitelných entit: $\forall x \forall y (x=y) \leftrightarrow \forall P (P(x) \leftrightarrow P(y))$, tedy že x a y jsou identické právě tehdy, když mají všechny vlastnosti stejné. Předmětem PL2 jsou zejména vlastnosti binárních relací.

Relace

Zde podávaný přehled binárních relací podávaný níže je ukázkou množinových souvislostí: např. doplněk relace R vyznačuje množinu těch uspořádaných dvojic (z produktu kartézského součinu nad univerzem), které nejsou v „rozsahu“ relace R (interpretace relace R je množina uspořádaných dvojic), tedy jde o ty dvojice x, y , o nichž není pravda, že jsou v relaci R .

V našem zápisu relací neužíváme mnohde používané infixové notace (xRy); používáme notaci výše zavedenou v gramatice. R není relace, ale proměnná (2. řádu)

Doplněk relace	$R'(x,y) =_{df}$	$\neg R(x,y)$
Inkluze relací	$R \subseteq S =_{df}$	$\forall xy (R(x,y) \rightarrow S(x,y))$
Rovnost relací	$R=S =_{df}$	$\forall xy (R(x,y) \leftrightarrow S(x,y))$
Sjednocení relací	$R \cup S(x,y) =_{df}$	$R(x,y) \vee S(x,y)$
Průnik relací	$R \cap S(x,y) =_{df}$	$R(x,y) \wedge S(x,y)$
Univerzální relace	$U(x,y) =_{df}$	$R(x,y) \vee \neg R(x,y)$
Prázdná relace	$\emptyset(x,y) =_{df}$	$R(x,y) \wedge \neg R(x,y)$
Inverzní relace	$R^{-1}(x,y) =_{df}$	$R(y,x)$
Kompozice relací	$R \cdot S(x,y) =_{df}$	$\exists z (R(x,z) \wedge S(z,y))$

Vlastnosti binárních relací

Reflexivita	$\text{Refl}(R) =_{df}$	$\forall x R(x,x)$
Poloreflexivita	$\text{Polorefl}(R) =_{df}$	$\exists x \neg R(x,x) \wedge \exists x R(x,x)$
Antireflexivita	$\text{Antirefl}(R) =_{df}$	$\neg \forall x R(x,x)$
Ireflexivita	$\text{Irefl}(R) =_{df}$	$\forall x \neg R(x,x)$
Symetrie	$\text{Sym}(R) =_{df}$	$\forall xy (R(x,y) \rightarrow R(y,x))$
Polosymetrie	$\text{Polosym}(R) =_{df}$	$\exists xy ((R(x,y) \wedge \neg R(y,x)) \wedge (R(x,y) \wedge R(y,x)))$
Asymetrie	$\text{Asym}(R) =_{df}$	$\forall xy (R(x,y) \rightarrow \neg R(y,x))$
Antisymetrie	$\text{Antisym}(R) =_{df}$	$\forall xy ((R(x,y) \wedge R(y,x)) \rightarrow (x=y))$
Tranzitivita	$\text{Trans}(R) =_{df}$	$\forall xyz ((R(x,y) \wedge R(y,z)) \rightarrow R(x,z))$
Polotranzitivita	$\text{Polotrans}(R) =_{df}$	$\exists xyz ((R(x,y) \wedge R(y,z) \wedge R(x,z)) \wedge R(x,y) \wedge R(y,z) \wedge \neg R(x,z))$
Intranzitivita	$\text{Intrans}(R) =_{df}$	$\forall xyz ((R(x,y) \wedge R(y,z)) \rightarrow \neg R(x,z))$
Konexnost	$\text{Con}(R) =_{df}$	$\forall xy ((x \neq y) \rightarrow (R(x,y) \wedge R(y,x)))$
Inkonexnost	$\text{Incon}(R) =_{df}$	$\exists xy ((x \neq y) \wedge \neg R(x,y) \wedge \neg R(y,x))$

Speciální relace

Relace typu ekvivalence:	$\text{Refl}(R) \wedge \text{Sym}(R) \wedge \text{Trans}(R)$
Ostré uspořádání:	$\text{Refl}(R) \wedge \text{Asym}(R) \wedge \text{Trans}(R)$
Částečné uspořádání:	$\text{Refl}(R) \wedge \text{Antisym}(R) \wedge \text{Trans}(R)$

Například každá reflexivní relace je množinou dvojic $\langle \alpha, \alpha \rangle$, $\langle \beta, \beta \rangle$, $\langle \gamma, \gamma \rangle$... Příklad výrazu, který výmluvně vyjadřuje reflexivní relaci je: „být identický se sebou“. „Milovat“ nechtě je příkladem relace, která je symetrická (x miluje y a y miluje x) a také reflexivní (x může milovat i sebe sama). „Platonicky milovat“ je zjevně příkladem relace asymetrické (x miluje y a y nemiluje x).