

(F6, må 29 mars 2004)

Monadisk predikatlogik

Ex. $Sp \rightarrow \forall x Gx$ "Om Pelle skrattar är alla glada."

Här är S och G monadiska (dvs 1-ställiga) **predikat(symboler)**, vilka vi här tolkar som "… skrattar" och "… är glad".

p är en **individkonstant** som refererar till Pelle,

x en **individvariabel** och

$\forall$ en **kvantifikator** (eller kvantor).

Observera kombinationerna

$\forall x (Hx \rightarrow \dots)$	"Alla hästar ..."
$\exists x (Hx \& \dots)$	"Någon häst ..."

Syntax:

sentenser byggs upp av

individkonstanter	$a, b, c, \dots$
individvariabler	$x, y, z, \dots$
atomära sentenser	$A, B, C, \dots$
(1-ställiga) predikat	$F, G, H, \dots$
konnektiv	$\wedge, \sim, \&, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
kvantifikatorer	$\forall, \exists$
parenteser	$(,)$

rekursiv definition av **formler** (välformade uttryck, wff:ar)

bas:	$A, \dots, Fa, \dots, Fx, \dots$ är wff:ar
steg:	om ϕ och ψ är wff:ar, så är $\wedge, \sim \phi, (\phi \& \psi), \dots, (\phi \leftrightarrow \psi)$ och $\forall x \phi, \exists x \phi, \dots$ också wff:ar
begränsning:	alla wff:ar fås så

En **sentens** är en wff utan fria variabler, dvs varje $x, \dots$ i sentensen **binds** av någon av $\forall x, \exists x, \dots$

Semantik (början):

en **tolkning** ges av en **domän** $D \neq \emptyset$ (mängden av de individer vi talar om) och en tilldelning av betydelser till de icke-logiska symbolerna:

symboler	tilldelas värden
$a, \dots$ individkonstanter	$\text{Ref}(a), \dots \in D$, individen som $a, \dots$ refererar till
$F, \dots$, predikat	$\text{Ext}(F), \dots \subseteq D$, de individer som $F, \dots$ gäller för
$A, \dots$, atomära sentenser	$v(A), \dots \in \{0, 1\}$, sanningsvärdena för $A, \dots$

Mer om semantiken (om tilldelningen av sanningsvärden till alla sentenser) nästa föreläsning.