

Grammatica

Legenda: $formule^{\mathcal{B}|\tau}$ genereert formules van type \mathcal{B} , en via een tweede alternatief (meer) formules van type τ .

<i>sectie</i>	<i>naamgeving sectie</i> <i>naamgeving</i>	
<i>naamgeving</i>	Variable $naam^\tau : type^\tau$.	<i>een punt ter afsluiting</i>
	Definition $naam^\tau abstractie^\tau$.	
	Theorem $naam^\mathcal{B} : formule^\mathcal{B}$.	
	Variable <i>neerlag</i> : \mathcal{R}.	
	Variable <i>Mens</i> : Set.	<i>maakt een nieuw type 'Mens'</i>
	Variable <i>SOFI</i> : $Mens \rightarrow \mathcal{Z}$.	
	Definition $P(m : \mathcal{Z}) := \neg(\exists p : \mathcal{Z}, 1 < p \wedge p < m \wedge (\exists q : \mathcal{Z}, m = p \times q))$.	
<i>abstractie$^{\tau \sigma \rightarrow \tau}$</i>	$:= formule^\tau$ $parameter^\sigma abstractie^\tau$	
<i>parameter$^\tau$</i>	($naam^\tau : type^\tau$)	
<hr/>		
<i>formule$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	$kwantor naam^\sigma : type^\sigma$, $formule^\mathcal{B}$	
	$kwantor naam^\sigma : interval^\sigma$, $formule^\mathcal{B}$ $equivalentie^\tau$	
	$\forall m : \mathcal{Z}, P m \rightarrow (\exists n : \mathcal{Z}, P n \wedge m < n)$	<i>een komma in plaats van de gebruikelijke punt</i>
<i>equivalentie$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	$equivalentie^\mathcal{B} \leftrightarrow implicatie^\mathcal{B}$ $implicatie^\tau$	
	$x \wedge y \leftrightarrow \neg x \wedge \neg y$	
<i>implicatie$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	$disjunctie^\mathcal{B} \rightarrow implicatie^\mathcal{B}$ $disjunctie^\tau$	
	$a \rightarrow b \rightarrow a$	
<i>disjunctie$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	$conjunctie^\mathcal{B} \vee disjunctie^\mathcal{B}$ $conjunctie^\tau$	
<i>conjunctie$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	$negatie^\mathcal{B} \wedge conjunctie^\mathcal{B}$ $negatie^\tau$	
	$p \wedge \neg q \vee \neg p \wedge q$	
<i>negatie$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	$\neg negatie^\mathcal{B}$ $vergelijking^\tau$	
	$\neg(\forall n : \mathcal{Z}, P n \rightarrow P(n+2))$	
<hr/>		
<i>vergelijking$^{\mathcal{B} \tau}$</i>	som^σ <i>kleinergelijkgroter</i> som^σ	
	$som^\sigma \in interval^{\mathcal{P}(\sigma)}$ som^τ <i>met</i> $\sigma \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	$a \times (x+2) + b \times x + c = 0$	
<i>interval$^{\mathcal{P}(\tau)}$</i>	[som^τ , som^τ] [som^τ , som^τ)	
	(som^τ , som^τ] (som^τ , som^τ) <i>met</i> $\tau \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
<i>som$^{\sigma \tau}$</i>	som^σ <i>plusminus</i> $product^\sigma$ $product^\tau$ <i>met</i> $\sigma \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	$(p+q) \times (p-q)$	
<i>product$^{\sigma \tau}$</i>	$product^\sigma$ <i>maaldoor</i> $macht^\sigma$ $macht^\tau$ <i>met</i> $\sigma \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
<i>macht$^{\sigma \tau}$</i>	$negatief^\mathcal{Z}$ $^$ $macht^\sigma$ $negatief^\tau$ <i>met</i> $\sigma \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	$2 \wedge^k$	
<i>negatief$^{\sigma \tau}$</i>	$- negatief^\sigma$ $term^\tau$ <i>met</i> $\sigma \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	-5	
<hr/>		
<i>term$^\tau$</i>	$term^{\sigma \rightarrow \tau}$ $waarde^\sigma$ $waarde^\tau$	
<i>waarde$^\tau$</i>	$constante^\tau$ $naam^\tau$ ($formule^\tau$)	
	$max\ 3\ m$ <i>Stoplicht linksaf groen (nu+5)</i>	

$type^{\sigma \rightarrow \tau \tau}$	$basistype^{\sigma} \rightarrow type^{\tau}$		$basistype^{\tau}$
$basistype^{B \mathcal{Z} \mathcal{R} naam \tau}$	B		$\overline{Z \rightarrow (Z \rightarrow Z) \rightarrow B}$ Z R $naam^{Set}$ $(type^{\tau})$
	<i>'naam' is dus een zelf gemaakt type</i>		
$constante^{\tau}$	0...9		$constante^{\tau}$ 0...9 met $\tau \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$
$naam^{\tau}$	eersteteken eersteteken etcetera		
	$\overline{melk2S_L_A_G_R_O_O_M}$		
etcetera	overigteken overigteken etcetera		
eersteteken	a...z		A...Z -
overigteken	a...z		A...Z 0...9 - '
kwantor	\forall		\exists
kleinergelijkgroter	=		\neq < \leq > \geq
plusminus	+		-
maaldoor	\times		/