

Grammatica (versie 29/03/11)

Legenda: De letters σ en τ worden gebruikt om willekeurige types aan te geven. De letter ρ wordt specifiek gebruikt om \mathcal{Z} of \mathcal{R} aan te geven.

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 <i>naam</i> ^{τ} : <i>type</i> ^{τ} .	<i>een punt ter afsluiting</i>
	Definition <i>naam</i> ^{τ} <i>abstractie</i> ^{τ} .	
	Theorem <i>naam</i> ^{\mathcal{B}} : <i>formule</i> ^{\mathcal{B}} .	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">Variable <i>neerslag</i> : \mathcal{R}.</div>	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">Variable <i>Mens</i> : Set.</div>	<i>maakt een nieuwe type 'Mens'</i>
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">Variable <i>BSN</i> : $Mens \rightarrow \mathcal{Z}$.</div>	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">Definition $P(m : \mathcal{Z}) := \neg(\exists p : \mathcal{Z}, 1 < p \wedge p < m \wedge (\exists q : \mathcal{Z}, m = p \times q))$.</div>	
<i>abstractie</i> ^{$\tau \sigma \rightarrow \tau$}	$:=$ <i>formule</i> ^{τ} <i>parameter</i> ^{σ} <i>abstractie</i> ^{τ}	
<i>parameter</i> ^{τ}	(<i>naam</i> ^{τ} : <i>type</i> ^{τ})	
<i>formule</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	<i>kwantor naam</i> ^{σ} : <i>type</i> ^{σ} , <i>formule</i> ^{\mathcal{B}}	
	<i>kwantor naam</i> ^{ρ} : <i>interval</i> ^{$\mathcal{P}(\rho)$} , <i>formule</i> ^{\mathcal{B}} <i>equivalentie</i> ^{τ}	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$\forall m : \mathcal{Z}, P m \rightarrow (\exists n : \mathcal{Z}, P n \wedge m < n)$</div>	
	<i>een komma in plaats van de gebruikelijke punt</i>	
<i>equivalentie</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	<i>equivalentie</i> ^{\mathcal{B}} \leftrightarrow <i>implicatie</i> ^{\mathcal{B}} <i>implicatie</i> ^{τ}	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$x \wedge y \leftrightarrow \neg x \wedge \neg y$</div>	
<i>implicatie</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	<i>disjunctie</i> ^{\mathcal{B}} \rightarrow <i>implicatie</i> ^{\mathcal{B}} <i>disjunctie</i> ^{τ}	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$a \rightarrow b \rightarrow a$</div>	
<i>disjunctie</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	<i>conjunctie</i> ^{\mathcal{B}} \vee <i>disjunctie</i> ^{\mathcal{B}} <i>conjunctie</i> ^{τ}	
<i>conjunctie</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	<i>negatie</i> ^{\mathcal{B}} \wedge <i>conjunctie</i> ^{\mathcal{B}} <i>negatie</i> ^{τ}	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$p \wedge \neg q \vee \neg p \wedge q$</div>	
<i>negatie</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	\neg <i>negatie</i> ^{\mathcal{B}} <i>vergelijking</i> ^{τ}	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$\neg(\forall n : \mathcal{Z}, P n \rightarrow P(n+2))$</div>	
<i>vergelijking</i> ^{$\mathcal{B} \tau$}	<i>som</i> ^{τ} <i>gelijkongelijk som</i> ^{τ} <i>som</i> ^{ρ} <i>kleinergelijkgroter som</i> ^{ρ}	
	<i>som</i> ^{ρ} \in <i>interval</i> ^{$\mathcal{P}(\rho)$} <i>som</i> ^{τ} <i>met</i> $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$a \times (x + 2) + b \times x + c = 0$</div>	
<i>interval</i> ^{$\mathcal{P}(\rho)$}	[<i>som</i> ^{ρ} , <i>som</i> ^{ρ}] [<i>som</i> ^{ρ} , <i>som</i> ^{ρ})	
	(<i>som</i> ^{ρ} , <i>som</i> ^{ρ}] (<i>som</i> ^{ρ} , <i>som</i> ^{ρ}) <i>met</i> $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
<i>som</i> ^{$\rho \tau$}	<i>som</i> ^{ρ} <i>plusminus product</i> ^{ρ} <i>product</i> ^{τ} <i>met</i> $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
<i>product</i> ^{$\rho \tau$}	<i>product</i> ^{ρ} <i>maaldoor negatief</i> ^{ρ} <i>negatief</i> ^{τ} <i>met</i> $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$(p + q) \times (p - q)$</div>	
<i>negatief</i> ^{$\rho \tau$}	$-$ <i>negatief</i> ^{ρ} <i>macht</i> ^{τ} <i>met</i> $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">-5</div>	
<i>macht</i> ^{$\rho \tau$}	<i>term</i> ^{ρ} \wedge <i>macht</i> ^{\mathcal{N}} <i>term</i> ^{τ} <i>met</i> $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$2 \wedge 2 \wedge k$</div>	
<i>term</i> ^{τ}	<i>term</i> ^{$\sigma \rightarrow \tau$} <i>waarde</i> ^{σ} <i>waarde</i> ^{τ}	
	<div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;">$\max 3 m$</div> <div style="border: 1px solid black; padding: 2px; display: inline-block;"><i>Verkeerslicht linksaf groen</i> (nu+5)</div>	
<i>waarde</i> ^{$\rho \tau$}	<i>constante</i> ^{ρ} <i>naam</i> ^{τ} (<i>formule</i> ^{τ})	

$type^{\sigma \rightarrow \tau \tau}$	$basistype^{\sigma} \rightarrow type^{\tau}$ $basistype^{\tau}$
	$Z \rightarrow (Z \rightarrow Z) \rightarrow B$
$basistype^{\beta \mathcal{Z} \mathcal{R} naam \tau}$	B Z R $naam^{Set}$ $(type^{\tau})$
	$Mens$ $(Mens \rightarrow Z)$
<hr/>	
$constante^{\rho}$	$0 \dots 9$ $constante^{\rho} 0 \dots 9$ met $\rho \in \{\mathcal{Z}, \mathcal{R}\}$
$naam^{\tau}$	$eersteteken$ $eersteteken$ etcetera
	$melk2S_L_A_G_R_O_O_M$
$etcetera$	$overigteken$ $overigteken$ etcetera
$eersteteken$	$a \dots z$ $A \dots Z$ $-$
$overigteken$	$a \dots z$ $A \dots Z$ $0 \dots 9$ $-$ $'$
$kwantor$	\forall \exists
$gelijkongelijk$	$=$ \neq
$kleinergelijkgroter$	$<$ \leq $>$ \geq
$plusminus$	$+$ $-$
$maaldoor$	\times $/$