

# Voortgezette Logica, Week 6

Joost J. Joosten

Universiteit Utrecht

(sub)faculteit der Wijsbegeerte

Heidelberglaan 8

3584 CS Utrecht

Kamer 164, 030-2535575

[jjoosten@phil.uu.nl](mailto:jjoosten@phil.uu.nl)

[www.phil.uu.nl/~jjoosten](http://www.phil.uu.nl/~jjoosten)

# Tussentoets en daarna

- Week 6, Paper 1, Huiswerk

# Tussentoets en daarna

- Week 6, Paper 1, Huiswerk
- Week 7, Paper 2, Protopaper + 2 keer review

# Tussentoets en daarna

- Week 6, Paper 1, Huiswerk
- Week 7, Paper 2, Protopaper + 2 keer review
- Opzet nu: Proto-paper inleveren voor maandag 17:00 bij Els in pdf of plain text

# Tussentoets en daarna

- Week 6, Paper 1, Huiswerk
- Week 7, Paper 2, Protopaper + 2 keer review
- Opzet nu: Proto-paper inleveren voor maandag 17:00 bij Els in pdf of plain text
- Review: twee dagen de tijd! (en een halve dag)

# Tussentoets en daarna

- Week 6, Paper 1, Huiswerk
- Week 7, Paper 2, Protopaper + 2 keer review
- Opzet nu: Proto-paper inleveren voor maandag 17:00 bij Els in pdf of plain text
- Review: twee dagen de tijd! (en een halve dag)
- Week 8, Huiswerk

# Gödel's lecture

- Kurt Gödel, April 26 1906, Januari 14 1978

# Gödel's lecture

- Kurt Gödel, April 26 1906, Januari 14 1978
- Een van de grondleggers van de moderne logica



# Gödel's lecture

- Kurt Gödel, April 26 1906, Januari 14 1978
- Een van de grondleggers van de moderne logica
- Wij lezen een verslag van een lezing van hem

# Gödel's lecture

- Kurt Gödel, April 26 1906, Januari 14 1978
- Een van de grondleggers van de moderne logica
- Wij lezen een verslag van een lezing van hem
- Over: grondslagen van de wiskunde

# Gödel's lecture

- Kurt Gödel, April 26 1906, Januari 14 1978
- Een van de grondleggers van de moderne logica
- Wij lezen een verslag van een lezing van hem
- Over: grondslagen van de wiskunde
- Om te beginnen enige achtergrond over zijn beroemde *onvolledigheidsstelling*

# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling

# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling
- $\models$  spreekt over waarheid in alle modellen

# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling
- $\models$  spreekt over waarheid in alle modellen
- Het wordt moeilijk als we  $\mathbb{N} \models \dots$  beschouwen.

# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling
- $\models$  spreekt over waarheid in alle modellen
- Het wordt moeilijk als we  $\mathbb{N} \models \dots$  beschouwen.
- Neem een bewijssysteem dat  $\mathbb{N}$  beschrijft

# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling
- $\models$  spreekt over waarheid in alle modellen
- Het wordt moeilijk als we  $\mathbb{N} \models \dots$  beschouwen.
- Neem een bewijssysteem dat  $\mathbb{N}$  beschrijft
- Dit is nooit volledig



# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling
- $\models$  spreekt over waarheid in alle modellen
- Het wordt moeilijk als we  $\mathbb{N} \models \dots$  beschouwen.
- Neem een bewijssysteem dat  $\mathbb{N}$  beschrijft
- Dit is nooit volledig
- Voor een willekeurig systeem

# De onvolledigheidsstelling

- Eerst de volledigheidstelling
- $\models$  spreekt over waarheid in alle modellen
- Het wordt moeilijk als we  $\mathbb{N} \models \dots$  beschouwen.
- Neem een bewijssysteem dat  $\mathbb{N}$  beschrijft
- Dit is nooit volledig
- Voor een willekeurig systeem
- (Church-Turing these)

# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven

# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven
- Via een slim zogeheten diagonaal lemma, kan ook zelfreferentie worden nagespeeld

# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven
- Via een slim zogeheten diagonaal lemma, kan ook zelfreferentie worden nagespeeld
- $\lambda \leftrightarrow \neg \text{Bew}(\ulcorner \lambda \urcorner)$

# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven
- Via een slim zogeheten diagonaal lemma, kan ook zelfreferentie worden nagespeeld
- $\lambda \leftrightarrow \neg \text{Bew}(\ulcorner \lambda \urcorner)$
- Als bewijsbaar dan niet, dus niet...

# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven
- Via een slim zogeheten diagonaal lemma, kan ook zelfreferentie worden nagespeeld
- $\lambda \leftrightarrow \neg \text{Bew}(\ulcorner \lambda \urcorner)$
- Als bewijsbaar dan niet, dus niet...
- Overigens, als negatie bewijsbaar dan niet, dus niet...

# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven
- Via een slim zogeheten diagonaal lemma, kan ook zelfreferentie worden nagespeeld
- $\lambda \leftrightarrow \neg \text{Bew}(\ulcorner \lambda \urcorner)$
- Als bewijsbaar dan niet, dus niet...
- Overigens, als negatie bewijsbaar dan niet, dus niet...
- Als een consistente theorie een beetje rekenkunde heeft, dan heeft die theorie een onafhankelijke Gödelzin.



# Bewijsschets

- Via coderen kunnen we syntax in rekenkunde weergeven
- Via een slim zogeheten diagonaal lemma, kan ook zelfreferentie worden nagespeeld
- $\lambda \leftrightarrow \neg \text{Bew}(\ulcorner \lambda \urcorner)$
- Als bewijsbaar dan niet, dus niet...
- Overigens, als negatie bewijsbaar dan niet, dus niet...
- Als een consistente theorie een beetje rekenkunde heeft en RE is, dan heeft die theorie een onafhankelijke Gödelzin.

# Filosofische repercussies

- Voor de duidelijkheid, we hebben Gödel 1 en Gödel 2

# Filosofische repercussies

- Voor de duidelijkheid, we hebben Gödel 1 en Gödel 2
- Gödel 1: Voor elke consistente RE theorie  $T$  met een minimum aan rekenkunde bestaat er een ware uitspraak die niet door  $T$  wordt bewezen

# Filosofische repercussies

- Voor de duidelijkheid, we hebben Gödel 1 en Gödel 2
- Gödel 1: Voor elke consistente RE theorie  $T$  met een minimum aan rekenkunde bestaat er een ware uitspraak die niet door  $T$  wordt bewezen
- Gödel 2: Voor elke consistente RE theorie  $T$  met een minimum aan rekenkunde is het zo dat  $T$  zijn eigen consistentie niet bewijst

# Filosofische repercussies

- Voor de duidelijkheid, we hebben Gödel 1 en Gödel 2
- Gödel 1: Voor elke consistente RE theorie  $T$  met een minimum aan rekenkunde bestaat er een ware uitspraak die niet door  $T$  wordt bewezen
- Gödel 2: Voor elke consistente RE theorie  $T$  met een minimum aan rekenkunde is het zo dat  $T$  zijn eigen consistentie niet bewijst (althans, een intentionele en structurele codificatie (interpretatie) van consistentie)

# Filosofische repercussies

- Wegens de Church-Turing these, valt een RE theorie te bezien als de output van een Turing machine

# Filosofische repercussies

- Wegens de Church-Turing these, valt een RE theorie te bezien als de output van een Turing machine
- Sommige auteurs concluderen zonder meer dat uit de onvolledigheidsstellingen volgt dat mensen superieur zijn aan computers (Nagel & Newman, Lucas, Penrose)

# Filosofische repercussies

- Wegens de Church-Turing these, valt een RE theorie te bezien als de output van een Turing machine
- Sommige auteurs concluderen zonder meer dat uit de onvolledigheidsstellingen volgt dat mensen superieur zijn aan computers (Nagel & Newman, Lucas, Penrose)
- Gödel is in zijn *Some basic theorems on the foundations of mathematics and their implications* een stukje voorzichtiger



# Basic Theorems...

- Lecture/paper bestaat uit twee delen

# Basic Theorems...

- Lecture/paper bestaat uit twee delen
- Deel 1: enkele stellingen en filosofische repercussies

# Basic Theorems...

- Lecture/paper bestaat uit twee delen
- Deel 1: enkele stellingen en filosofische repercussies
- Deel 2: pleidooi voor conceptueel realisme, ofwel Platonisme

# Basic Theorems...

- Lecture/paper bestaat uit twee delen
- Deel 1: enkele stellingen en filosofische repercussies
- Deel 2: pleidooi voor conceptueel realisme, ofwel Platonisme
- Gödel gelooft in de *onuitputtelijkheid* van wiskunde

# Basic Theorems...

- Lecture/paper bestaat uit twee delen
- Deel 1: enkele stellingen en filosofische repercussies
- Deel 2: pleidooi voor conceptueel realisme, ofwel Platonisme
- Gödel gelooft in de *onuitputtelijkheid* van wiskunde
- Niet-completeerbaarheid

# Basic Theorems...

- Lecture/paper bestaat uit twee delen
- Deel 1: enkele stellingen en filosofische repercussies
- Deel 2: pleidooi voor conceptueel realisme, ofwel Platonisme
- Gödel gelooft in de *onuitputtelijkheid* van wiskunde
- Niet-completeerbaarheid
- Enige argumenten hiervoor baseert hij op de onuitputtelijkheid van de iteratieve notie van verzameling

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)



# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)
- Cardinaliteit van alle verzamelingen?

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)
- Cardinaliteit van alle verzamelingen?
- Frege, logicisme, Begriffsschrift

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)
- Cardinaliteit van alle verzamelingen?
- Frege, logicisme, Begriffsschrift
- Russell: Frege is inconsistent

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)
- Cardinaliteit van alle verzamelingen?
- Frege, logicisme, Begriffsschrift
- Russell: Frege is inconsistent
- Zermelo Fraenkel

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)
- Cardinaliteit van alle verzamelingen?
- Frege, logicisme, Begriffsschrift
- Russell: Frege is inconsistent
- Zermelo Fraenkel
- Continuum probleem:

# Verzamelingenleer

- In de negentiende eeuw steeds meer tendens naar rigiditeit
- Cantor en verzamelingen (CH)
- Cardinaliteit van alle verzamelingen?
- Frege, logicisme, Begriffsschrift
- Russell: Frege is inconsistent
- Zermelo Fraenkel
- Continuum probleem: blijkt onafhankelijk van ZF(C)

# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen

# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen
- Waarom zijn verzamelingen belangrijk?



# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen
- Waarom zijn verzamelingen belangrijk? (Gouden standaard)

# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen
- Waarom zijn verzamelingen belangrijk? (Gouden standaard)
- Gödel spreekt over onuitputtelijkheid van het verzamelingsbegrip

# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen
- Waarom zijn verzamelingen belangrijk? (Gouden standaard)
- Gödel spreekt over onuitputtelijkheid van het verzamelingsbegrip
- Iteratief argument: "langs alle ordinalen"

# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen
- Waarom zijn verzamelingen belangrijk? (Gouden standaard)
- Gödel spreekt over onuitputtelijkheid van het verzamelingsbegrip
- Iteratief argument: "langs alle ordinalen"
- Closure properties, voor "elke" operator

# Verzamelingen en waarheid

- In hoeverre kunnen we stellingen over verzamelingen bewijzen
- Waarom zijn verzamelingen belangrijk? (Gouden standaard)
- Gödel spreekt over onuitputtelijkheid van het verzamelingsbegrip
- Iteratief argument: "langs alle ordinalen"
- Closure properties, voor "elke" operator
- Na elke closure property kun je axiomas opschrijven die de structuur beschrijven

# Iteratie

- Met nieuwe axiomas kun je weer meer closure operaties beschrijven etc

# Iteratie

- Met nieuwe axiomas kun je weer meer closure operaties beschrijven etc
- Hiermee maakt Gödel aannemelijk dat er nooit een simpele (laat staan eindige) rij axiomas komt

# Iteratie

- Met nieuwe axiomas kun je weer meer closure operaties beschrijven etc
- Hiermee maakt Gödel aannemelijk dat er nooit een simpele (laat staan eindige) rij axiomas komt
- Interessant en belangrijk punt is het volgende



# Iteratie

- Met nieuwe axiomas kun je weer meer closure operaties beschrijven etc
- Hiermee maakt Gödel aannemelijk dat er nooit een simpele (laat staan eindige) rij axiomas komt
- Interessant en belangrijk punt is het volgende
- Closure properties hebben gevolgen voor diophantische vergelijkingen!