

## Tentamen Grondslagen van de Wiskunde B

DIT TENTAMEN BEVAT 5 OPGAVEN; ZIE OOK DE OMMEZIJDE.

27 januari 2015, 08.30-11.30

Alle opgaven tellen even zwaar (10 punten); je cijfer is het totaal aantal punten, gedeeld door 5. Als een opgave uit meerdere deeltjes bestaat, staat bij elk deeltje hoeveel van de 10 punten dat deeltje waard is.

Advies: maak eerst die opgaven, die je kunt; en ga dan nadenken over de rest. Succes!

**Opgave 1.** Laat  $L$  een taal zijn,  $T$  een  $L$ -theorie,  $M$  een model van  $T$  en  $A$  een substructuur van  $M$ . We beschouwen ook de taal  $L_A$ , die een constante heeft voor elk element uit  $A$ .

Veronderstel, dat de theorie  $T$  kwantoreliminatie heeft.

- a) (5) Laat zien dat er voor elke  $L_A$ -zin  $\phi$  een  $L$ -zin  $\psi$  is zodat geldt:

$$M \models \phi \Leftrightarrow A \models \psi$$

- b) (5) Stel nu, dat  $M_1$  en  $M_2$  modellen van  $T$  zijn, en  $A$  een substructuur van zowel  $M_1$  als  $M_2$ . Laat zien dat  $M_1$  en  $M_2$  dezelfde  $L_A$ -zinnen waar maken.

**Opgave 2.** De theorie  $T_d$  van *dichte lineaire ordeningen zonder eindpunten* is geformuleerd in de taal  $L_d = \{<\}$  en heeft de axioma's:

$$\begin{array}{ll} \forall x \neg(x < x) & \forall xyz(x < y \wedge y < z \rightarrow x < z) \\ \forall xy(x < y \vee x = y \vee y < x) & \forall xy(x < y \rightarrow \exists z(x < z \wedge z < y)) \\ \forall x \exists zw(z < x \wedge x < w) & \end{array}$$

Ik herinner eraan, dat de theorie  $T_d$   $\omega$ -kategorisch is, d.w.z. elk tweetal aftelbaar oneindige modellen van  $T_d$  is isomorf.

- a) (7) Laat nu  $T_d^2$  de theorie zijn die dezelfde axioma's heeft als  $T_d$ , maar geformuleerd in de taal  $L_d^2 = L_d \cup \{c, d\}$  waar  $c$  en  $d$  twee constanten zijn. Bewijs dat  $T_d^2$  precies 3 niet-isomorfe aftelbare modellen heeft.
- b) (3) Geef een voorbeeld van een theorie die precies 4 niet-isomorfe aftelbare modellen heeft.

**Opgave 3.** Laat met bewijsbomen zien:

- a) (3)  $\exists x\phi(x) \rightarrow \psi \vdash \forall x(\phi(x) \rightarrow \psi)$
- b) (3)  $\exists x(\psi \rightarrow \phi(x)) \vdash \psi \rightarrow \exists x\phi(x)$
- c) (4)  $\phi \vee (\psi \rightarrow \chi) \vdash \psi \rightarrow (\phi \vee \chi)$

Hier veronderstellen we in a) en b), dat de variabele  $x$  niet voorkomt in  $\psi$ .

**Opgave 4.** Laat, in de lege taal,  $\phi_n$  de zin zijn die uitdrukt: “er zijn hooguit  $n$  elementen” (hier is  $n$  een natuurlijk getal  $> 0$ ). Stel dat  $T$  een theorie is die alleen eindige modellen heeft.

Laat zien dat er een  $n > 0$  is zodat  $T \vdash \phi_n$ .

[Hint: beschouw de theorie  $T' = T \cup \{\neg\phi_n \mid n > 0\}$ . Gebruik de Compactheidsstelling en de Volledigheidsstelling]

**Opgave 5.** Ik herinner eraan dat een verzameling  $x$  *transitief* heet als elk element van  $x$  een deelverzameling van  $x$  is; m.a.w., elk element van een element van  $x$  is weer een element van  $x$ .

Laat  $x$  een willekeurige verzameling. Met transfinitie recursie kunnen we een operatie  $F$  op het ordinaalgetal  $\omega$  definiëren, die voldoet aan:

$$F(0) = x$$

$$F(\alpha + 1) = F(\alpha) \cup (\bigcup F(\alpha))$$

We definiëren:  $\bar{x} = \bigcup_{\alpha \in \omega} F(\alpha)$ .

- a) (5) Laat zien dat  $\bar{x}$  altijd transitief is.
- b) (5) Laat zien: als  $x \subseteq y$  en  $y$  is transitief, dan geldt  $\bar{x} \subseteq y$  (Hint: gebruik inductie op  $\omega$  om te laten zien dat  $F(\alpha) \subseteq y$ , voor alle  $\alpha \in \omega$ ).

De verzameling  $\bar{x}$  heet de *transitieve afsluiting* van  $x$ .