

# Tentamen Grondslagen van de Wiskunde A

20 december 2022, 09:30–12:30

DIT TENTAMEN BEVAT 5 OPGAVEN; ZIE OOK DE OMMEZIJDE.

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.** Zoals gewoonlijk schrijven we, voor verzamelingen  $A$  en  $B$ ,  $A \leq B$  als er een injectieve functie  $A \rightarrow B$  is, en  $A < B$  als er wel een injectieve functie  $A \rightarrow B$  is, maar geen bijectie.

- a) (3 pts) Laat zien: als  $A \leq B$  dan  $A^C \leq B^C$ .
- b) (4 pts) Laat door een tegenvoorbeeld zien dat de implicatie

$$\text{als } A < B \text{ dan } A^C < B^C$$

*niet* altijd waar is.

- c) (3 pts) Geldt de implicatie: als  $B < C$  dan  $A^B < A^C$ ? motiveer je antwoord.

**Uitwerking:** Sommige mensen lazten  $A^C$  als: het *complement van*  $A$ . Er is echter geen verzameling gegeven waarbinnen we dat complement kunnen nemen; er staat  $A^C$  en niet  $A^c$ ; en tenslotte is de te bewijzen uitspraak in het algemeen gewoon onwaar in deze lezing.

Deeltje a): stel  $f : A \rightarrow B$  is injectief. We definiëren een functie  $A^C \rightarrow B^C$  door  $g \mapsto f \circ g$ . Deze functie is injectief, want stel  $f \circ g = f \circ h$  voor  $g, h \in A^C$ . Voor alle  $x \in C$  geldt dan  $f(g(x)) = f(h(x))$  en dit betekent, vanwege de injectiviteit van  $f$ ,  $g(x) = h(x)$ . Dus  $g = h$ . We concluderen dat  $A^C \leq B^C$ , als verlangd.

Deeltje b): Neem bijvoorbeeld  $A = 2 = \{0, 1\}$  en  $B = C = \omega$ :  $2 < \omega$  maar  $2^\omega \not\leq \omega^\omega$ . Een ander simpel tegenvoorbeeld wordt verkregen door  $C = \emptyset$  te nemen.

Deeltje c): bijvoorbeeld  $B = 1 = \{0\}$ ,  $C = 2 = \{0, 1\}$ ,  $A = \omega$ :  $\omega^1 \not\leq \omega^2 = \omega$ . Je kunt ook  $A = \emptyset$  nemen en  $B, C$  beide niet-leeg met  $B < C$ ; dan is  $A^B = A^C = \emptyset$ .

**Opgave 2.** In deze opgave is een  $N$ -tralie een deelverzameling  $\mathcal{A}$  van  $\mathcal{P}(\mathbb{N})$  met de eigenschappen:  $\emptyset \in \mathcal{A}$ ,  $\mathbb{N} \in \mathcal{A}$  en als  $A, B \in \mathcal{A}$  dan ook  $A \cap B \in \mathcal{A}$  en  $A \cup B \in \mathcal{A}$ .

- a) (2 pts) Laat  $\mathcal{A}$  een  $N$ -tralie zijn, en  $A \subseteq \mathbb{N}$  willekeurig. Laat zien dat de verzameling

$$\mathcal{B} = \{B_1 \cup (B_2 \cap A) \mid B_1, B_2 \in \mathcal{A}\}$$

een  $N$ -tralie is, en dat  $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{B}$  en  $A \in \mathcal{B}$ .

- b) (6 pts) Bewijs met het Lemma van Zorn dat er een  $N$ -tralie  $\mathcal{A}$  is dat maximaal is m.b.t. de eigenschap dat  $\{0\} \notin \mathcal{A}$ .
- c) (2 pts) Zij  $\mathcal{A}$  als in b). Bewijs: als  $A \notin \mathcal{A}$ , dan is er een  $B \in \mathcal{A}$  zodat  $A \cap B = \{0\}$ .

**Uitwerking:** deeltje a): omdat  $\emptyset \in \mathcal{A}$ , is  $\emptyset \cup (\emptyset \cap A) = \emptyset \in \mathcal{B}$ . Omdat ook  $\mathbb{N} \in \mathcal{A}$ , is  $\mathbb{N} \cup (\emptyset \cap A) = \mathbb{N} \in \mathcal{B}$ . En we hebben  $\emptyset \cup (\mathbb{N} \cap A) = A \in \mathcal{B}$ .

Als  $B_1 \cup (B_2 \cap A)$ ,  $C_1 \cup (C_2 \cap A)$  elementen van  $\mathcal{B}$  zijn, dan is

$$(B_1 \cup (B_2 \cap A)) \cup (C_1 \cup (C_2 \cap A)) = B_1 \cup C_1 \cup ((B_2 \cup C_2) \cap A) \in \mathcal{B}$$

dus we zien dat  $\mathcal{B}$  gesloten is onder vereniging. Voor doorsnede:  $(B_1 \cup (B_2 \cap A)) \cap (C_1 \cup (C_2 \cap A))$  is gelijk aan

$$(B_1 \cap C_1) \cup (B_1 \cap (C_2 \cap A)) \cup (B_2 \cap C_1 \cap A) \cup (B_2 \cap C_2 \cap A)$$

en dus een vereniging van elementen van  $\mathcal{B}$ , en dus een element van  $\mathcal{B}$  zoals we net gezien hebben.

Deeltje b): laat  $(P, \leq)$  de poset zijn van alle  $N$ -tralties die  $\{0\}$  niet bevatten. Dan is  $P$  niet-leeg, immers  $\{\emptyset, \mathbb{N}\} \in P$ . Stel  $\mathcal{C}$  een niet-lege keten in  $P$ ; we beschouwen  $\bigcup \mathcal{C}$ . Deze verzameling bevat zeker niet  $\{0\}$  omdat dat voor alle  $C \in \mathcal{C}$  geldt; en hij bevat  $\emptyset$  en  $\mathbb{N}$  omdat  $\mathcal{C}$  niet-leeg is. Tenslotte: als

$A, B \in \bigcup \mathcal{C}$  dan is er, omdat  $\mathcal{C}$  een keten is, een  $C \in \mathcal{C}$  met  $A, B \in C$  en derhalve  $A \cap B, A \cup B \in C$ ; zodat  $A \cap B, A \cup B \in \bigcup \mathcal{C}$ . We concluderen dat  $\bigcup \mathcal{C} \in P$  is. We zien dat elke keten in  $P$  een bovengrens heeft; met het Lemma van Zorn heeft  $P$  een maximaal element.

Deeltje c): stel  $\mathcal{A}$  is maximaal als gedefinieerd in b), en stel  $A \notin \mathcal{A}$ . Laat  $\mathcal{B}$  het  $N$ -tralie zijn dat geconstrueerd is in deeltje a), met betrekking tot  $\mathcal{A}$  en  $A$ . Dan is  $\mathcal{B}$  een uitbreiding van  $\mathcal{A}$  en bovendien geldt  $A \in \mathcal{B}$ , dus wegens de maximaliteit van  $\mathcal{A}$  moeten we hebben dat  $\{0\} \in \mathcal{B}$ . We hebben dus  $B_1, B_2 \in \mathcal{A}$  met  $B_1 \cup (B_2 \cap A) = \{0\}$ . Dan moet gelden  $B_1 = \{0\}$  of  $B_2 \cap A = \{0\}$ . Maar  $B_1 \in \mathcal{A}$ , dus  $B_1 = \{0\}$  is uitgesloten.

**Opgave 3.** Hieronder zijn vier welordeningen op  $\mathbb{N}$  aangeduid. Geef voor ieder van deze vier een zin in de taal  $\{<\}$ , die waar is in deze welordering maar onwaar in de drie andere.

- a) (2 pts)  $N_1 : 0 < 1 < 2 < \dots$
- b) (3 pts)  $N_2 : 1 < 2 < 3 < \dots < 0$
- c) (3 pts)  $N_3 : 0 < 2 < 4 < \dots < 1 < 3 < 5 < \dots$
- d) (2 pts)  $N_4 : 3 < 6 < 9 < \dots < 1 < 4 < 7 < \dots < 2 < 5 < 8 < \dots < 0$

**Uitwerking:** het is verstandig hier een paar hulpformules te definiëren: laat

$$\begin{aligned}\phi_{\text{lim}}(x) &= \forall y(y < x \rightarrow \exists z(y < z \wedge z < x)) \\ \phi_{\text{top}}(x) &= \forall y(x = y \vee y < x)\end{aligned}$$

zodat  $\phi_{\text{lim}}(x)$  de limiet-elementen definieert, en  $\phi_{\text{top}}(x)$  het grootste element. We kunnen nu ieder van de structuren  $N_1, N_2, N_3, N_4$  helemaal definiëren in termen van  $\phi_{\text{lim}}$  en  $\phi_{\text{top}}$ :

- a) De structuur  $N_1$  heeft precies één limietelement en geen topelement, dus voldoet aan

$$\exists x \forall y(\phi_{\text{lim}}(y) \leftrightarrow y = x) \wedge \forall u \neg \phi_{\text{top}}(u).$$

Voor de andere structuren geldt dit niet.

- b) De structuur  $N_2$  heeft precies twee limietelementen, waarvan de grootste ook topelement is. Deze structuur voldoet dus aan

$$\exists x \exists y(\phi_{\text{top}}(y) \wedge x < y \wedge \forall v(\phi_{\text{lim}}(v) \leftrightarrow v = x \vee v = y))$$

c) De structuur  $N_3$  heeft twee limietelementen en geen grootste element:

$$\exists x \exists y (x < y \wedge \forall v (\phi_{\text{lim}}(v) \leftrightarrow v = x \vee v = y)) \wedge \forall u \neg \phi_{\text{top}}(u)$$

d)  $N_4$  heeft 4 limietelementen waarvan de grootste ook topelement is; ik laat dit verder aan jullie over.

**Opgave 4.** In deze opgave beschouwen we de taal  $L = \{f\}$ , waar  $f$  een 1-plaatsig functiesymbool is, en de  $L$ -structuur  $R$ , die onderliggende verzameling  $\mathbb{R}$  heeft, en  $f^R(x) = x^2$ .

- a) (5 pts) Definieer in  $R$  de getallen  $-1$ ,  $0$  en  $1$  door middel van  $L$ -formules.
- b) (5 pts) Definieer de deelverzameling  $\{x \in \mathbb{R} \mid x > 0\}$  door een  $L$ -formule.

**Uitwerking:** deeltje a): definieer

$$\begin{aligned} \phi_{-1}(x) &= \neg(f(x) = x) \wedge f(f(x)) = f(x) \\ \phi_0(x) &= \forall y (f(y) = x \leftrightarrow y = x) \\ \phi_1(x) &= f(x) = x \wedge \neg \phi_0(x) \end{aligned}$$

Deeltje b): definieer

$$\phi_{>0}(x) = \exists y (f(y) = x) \wedge \neg \phi_0(x)$$

**Opgave 5.** We kunnen een *boom* definiëren als een verzameling  $X$  met een vast element  $r \in X$  en een functie  $f : X \rightarrow X$  met de volgende eigenschappen:

- i) er is precies één element  $x \in X$  met  $f(x) = x$ , en dat element is  $r$ ;
- ii) voor elke  $x \in X$  is er een  $n \in \mathbb{N}$  met  $f^n(x) = r$ . Hier is  $f^n(x)$  een afkorting voor  $\underbrace{f(f(\dots f(x)\dots))}_n$

Bewijs met behulp van de Compactheidsstelling dat er geen theorie in de taal  $\{f, r\}$  is die precies de bomen definieert.

**Uitwerking:** stel  $T$  is zo'n theorie. We laten  $L'$  de taal  $\{f, r, c\}$  zijn, waar  $c$  een nieuwe constante is. Zij  $T'$  de  $L'$ -theorie

$$T \cup \{\neg f^n(c) = r \mid n \in \mathbb{N}\}$$

Als  $M$  een model van  $T'$  is dan is er geen  $n$  met  $f^n(c^M) = r^M$ , dus  $M$  is geen boom; wat in tegenspraak is met het feit dat  $M$  een model is van  $T$ . We concluderen dat  $T'$  inconsistent is. Volgens de Compactheidsstelling is er een eindige  $T'' \subset T'$  die inconsistent is. Voor die  $T''$  is er een  $k \in \mathbb{N}$  zodat

$$T'' \subseteq T \cup \{\neg f^n(c) = r \mid n \in \mathbb{N}, n < k\}$$

Maar als we voor  $M$  de verzameling  $\{0, 1, \dots, k\}$  nemen met  $r^M = 0$  en

$$f^M(i) = \begin{cases} 0 & i = 0 \\ i - 1 & \text{anders} \end{cases}$$

dan zien we dat  $M$  een model is van  $T''$ . Deze tegenspraak bewijst dat de theorie  $T$  als verondersteld, niet bestaan kan.