

# Tentamen Grondslagen van de Wiskunde A met beknopte uitwerking

8 maart 2017, 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.** Geef voor elke van onderstaande verzamelingen aan, of hij eindig, aftelbaar oneindig of overaftelbaar is. Motiveer je antwoord kort.

- a) (3)  $\{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid \text{voor alle } n \text{ is } f(n) = f(n+1) + f(n+2)\}$
- b) (4)  $\{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid \text{voor alle } n \text{ is } f(n)^2 - 3f(n) + 2 = 0\}$
- c) (3)  $\{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid \text{voor alle } n \text{ is } f(n) \geq f(n+1)\}$

**Uitwerking:** a) Er is precies één functie  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  die aan de eis voldoet, namelijk de functie die constant 0 is (als  $f(n) \neq 0$  dan is  $f(n+1) < f(n)$  dus dit kan niet voor alle  $n$  waar zijn; als  $n_0$  de kleinste  $n$  is met  $f(n) = 0$  en  $n_0 = k + 1$  krijgen we ook een tegenspraak, want als  $f(n) = 0$  dan moet ook  $f(n+1) = 0$ ). De gegeven verzameling is dus *eindig*.

b) Dit is de verzameling  $\{1, 2\}^{\mathbb{N}}$ , en deze is *overaftelbaar*.

c) Elke functie die aan de eis voldoet, moet uiteindelijk constant zijn; de gegeven verzameling staat in bijectieve correspondentie met de verzameling van eindige, monotoon niet-stijgende rijtjes natuurlijke getallen  $a_1 \geq \dots \geq a_n$  die voldoen aan: als  $n > 1$  dan is  $a_{n-1} > a_n$ . Deze verzameling is *aftelbaar oneindig*.

**Opgave 2.** Met  $[0, 2)$  geven we, zoals gebruikelijk, het half-open interval  $\{x \in \mathbb{R} \mid 0 \leq x < 2\}$  aan.

In deze opgave beschouwen we de groep  $[0, 2)$  met optelling “modulo 2”, d.w.z. voor  $x, y \in [0, 2)$  zetten we:

$$x \oplus y = \begin{cases} x + y & \text{als } x + y < 2 \\ x + y - 2 & \text{als } x + y \geq 2 \end{cases}$$

- a) (5) Bewijs met behulp van het lemma van Zorn dat er een deelgroep  $G$  van  $[0, 2)$  is die maximaal is m.b.t. de eigenschap, dat  $1 \notin G$ .
- b) (5) Laat  $G$  als in deeltje a). Laat zien dat voor elke  $x \in [0, 2)$  geldt: als  $x \notin G$ , dan is er een *even* getal  $n$  zodat

$$\underbrace{x \oplus \cdots \oplus x}_{n \text{ keer}} \in G$$

**Uitwerking:** a) Beschouw de poset  $P$  van alle deelgroepen van  $[0, 2)$  die het getal 1 niet bevatten; deze is niet-leeg want  $\{0\}$  is een element van  $P$ . De verificatie dat  $P$  aan de voorwaarde van het lemma van Zorn voldoet is rechttoe-rechtaan. Dus  $P$  heeft een maximaal element.

b) Stel  $G$  maximaal zodat  $1 \notin G$ ; stel  $x \in [0, 2) - G$ . Beschouw de deelgroep van  $[0, 2)$  voortgebracht door  $x$  en  $G$ ; deze is groter dan  $G$ , dus moet hij, wegens de maximaliteit van  $G$ , het getal 1 bevatten. Dat betekent dat voor zeker element  $g \in G$  en natuurlijk getal  $n > 0$ , we hebben

$$g \oplus \underbrace{(x \oplus \cdots \oplus x)}_{n \text{ keer}} = 1$$

Er volgt, omdat  $1 \oplus 1 = 0$  in  $[0, 2)$ , dat  $\underbrace{x \oplus \cdots \oplus x}_{2n \text{ keer}} \in G$ .

**Opgave 3.** Beschouw de poset  $(P, \leq)$  van alle oneindige deelverzamelingen van  $\mathbb{N}$ : de ordening op  $P$  is inclusie als deelverzameling.

Laat  $(W, \leq)$  een welordering zijn en  $f : P \rightarrow W$  een orbewarende functie (dus: als  $A \subseteq B$  dan  $f(A) \leq f(B)$ ).

Bewijs, dat  $f$  niet injectief kan zijn.

**Uitwerking:** als  $f$  orbewarend en injectief is, dan volgt dat  $f$  de stricte ongelijkheid behoudt: als  $x < y$  dan  $f(x) < f(y)$ . Nu hebben we in  $P$  veel oneindige, strict dalende rijtjes: als  $A = \{a_0, a_1, \dots\}$  een oneindige deelverzameling van  $\mathbb{N}$  is, dus een element van  $P$ , en voor  $n \in \mathbb{N}$  zetten

we  $A_n = \{a_n, a_{n+1}, a_{n+2}, \dots\}$ , dan is duidelijk dat  $A_n \in P$  voor alle  $n$ , en dat  $A_0 \supsetneq A_1 \supsetneq A_2 \dots$ .

Omdat  $f$  de strikte ongelijkheid behoudt, volgt dat  $f(A_0) > f(A_1) > f(A_2) > \dots$ , m.a.w. we hebben een strict dalend rijtje in  $W$ . Maar dat kan niet in een welordering.

**Opgave 4.** Laat  $L$  de taal zijn met één 2-plaatsig functiesymbool  $f$ . Geef voor elk van de onderstaande  $L$ -structuren een  $L$ -zin, die waar is in die structuur maar onwaar in de andere drie structuren. Een beetje uitleg wordt op prijs gesteld.

- (2)  $\mathbb{R} - \{0\}$  met de gewone vermenigvuldiging.
- (3)  $\{x \in \mathbb{R} \mid |x| > 1\}$  met de gewone vermenigvuldiging.
- (2)  $\{x \in \mathbb{C} \mid |x| > 1\}$  met de gewone vermenigvuldiging.
- (3) De verzameling  $2 \times 2$ -matrices met reële coëfficiënten, waarvan de determinant absolute waarde  $> 1$  heeft, met matrixvermenigvuldiging.

**Uitwerking:** er waren hier natuurlijk veel oplossingen mogelijk, maar de simpelste lijkt:

a) Laat  $\phi_a$  zeggen dat er een eenheidselement voor de vermenigvuldiging is:

$$\exists x \forall y (f(x, y) = y)$$

c) Laat  $\phi_c$  zeggen dat elk element een kwadraat is:

$$\forall x \exists y (f(y, y) = x)$$

d) Laat  $\phi_d$  zeggen dat de vermenigvuldiging niet commutatief is:

$$\exists x \exists y \neg (f(x, y) = f(y, x))$$

b) Tenslotte, laat  $\phi_b$  gelijk zijn aan  $\neg \phi_a \wedge \neg \phi_c \wedge \neg \phi_d$ .

**Opgave 5.** Laat  $(P, \leq)$  een poset zijn. Noem elementen  $x, x' \in P$  *verbonden* als er een  $n \geq 2$  is en er rijtjes  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_{n-1}$  van elementen van  $P$  bestaan zodat  $x = x_1$ ,  $x' = x_n$ , en voor alle  $i$  met  $1 \leq i < n$  geldt:  $x_i \leq y_i$  en  $x_{i+1} \leq y_i$ .

- (4) Laat zien dat “verbondenheid” een equivalentierelatie op  $P$  is.

- b) (6) Noem  $P$  *hecht* als elk tweetal elementen van  $P$  verbonden is. Bewijs, dat er geen theorie in de taal  $L_{\text{pos}} = \{\leq\}$  van posets is, waarvan de modellen precies de hechte posets zijn. Hint: gebruik de Compactheidsstelling.

**Uitwerking:** a) Dit was eenvoudig.

b) Er is, voor elke  $n$ , een  $L_{\text{pos}}$ -formule  $\phi_n(x, y)$  die uitdrukt, dat  $x$  en  $y$  niet verbonden zijn door een rijtje van lengte  $n$ .

Stel nu, dat er een  $L_{\text{pos}}$ -theorie  $T_{\text{hecht}}$  van hechte posets als in b) bestaat. Laat  $L_{\text{pos}}(c, d)$  de uitbreiding van de taal  $L_{\text{pos}}$  zijn met twee nieuwe constanten  $c$  en  $d$ . Zij  $T'$  de  $L_{\text{pos}}(c, d)$ -theorie

$$T_{\text{hecht}} \cup \{\phi_n(c, d) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

In elk model  $M$  van  $T'$  zijn  $c^M$  en  $d^M$  verbonden; maar ze zijn niet verbonden door een eindig rijtje. Dit kan duidelijk niet, dus  $T'$  is inconsistent. Er volgt met de Compactheidsstelling, dat er een eindige deeltheorie  $T''$  van  $T'$  is, die inconsistent is; zo'n  $T''$  is een deeltheorie van

$$T_{\text{hecht}} \cup \{\phi_n(c, d) \mid n \leq k\}$$

voor zekere  $k \in \mathbb{N}$ . Echter, de laatste theorie is consistent, zoals eenvoudig is in te zien.