

# Uitwerking tentamen "Wat is Wiskunde"

Bart Keller

3 november 2014

- (1a) We gebruiken dus een waarheidstabel. We de gegeven uitspraak  $\phi$ , dan ziet een waarheidstabel er als volgt uit:

$P$	$Q$	$R$	$\sim P$	$\sim Q$	$(\sim P) \vee (\sim Q)$	$((\sim P) \vee (\sim Q)) \Rightarrow R$	$Q \Rightarrow P$	$(Q \Rightarrow P) \Leftrightarrow R$	$\phi$
1	1	1	0	0	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0	1	1	0	1
1	0	1	0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	1	0	0	1
0	1	0	1	0	1	0	0	1	1
0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
0	0	0	1	1	1	0	1	0	0

- (1b) We bewijzen beide inclusies en concluderen vervolgens dat de verzamelingen gelijk zijn.

Zij een element  $x \in A - (A \cap B \cap C)$  gegeven. Dit betekent dat  $x \in A$  en  $x \notin A \cap B \cap C$ , dus  $x \notin B \cup C$ . Dit laatste betekent dat  $x$  niet zowel een element van  $B$  als van  $C$  is. Dus  $x \notin B$  of  $x \notin C$ . Stel dat  $x \notin B$ , dan geldt dat  $x \in A$  en  $x \notin B$ , dus  $x \in A - B$ , dus ook  $x \in (A - B) \cup (A - C)$ . Stel dat  $x \notin C$ , dan geldt dat  $x \in A$  en  $x \notin C$ , dus  $x \in A - C$ , dus ook  $x \in (A - B) \cup (A - C)$ . Dus we hebben altijd dat  $x \in (A - B) \cup (A - C)$ , dus we mogen concluderen dat  $A - (A \cap B \cap C) \subseteq (A - B) \cup (A - C)$ .

Zij nu een element  $y$  van  $(A - B) \cup (A - C)$  gegeven. Dit betekent dat  $y \in (A - B)$  of  $y \in (A - C)$ . Stel dat  $y \in (A - B)$ , dan hebben we dus dat  $y \in A$  en  $y \notin B$ , dus dan hebben we ook dat  $y \notin (A \cap B \cap C)$ , omdat  $A \cap B \cap C \subseteq B$ , dus  $y \in A - (A \cap B \cap C)$ . Stel dat  $y \in (A - C)$ , dan hebben we dus dat  $y \in A$  en  $y \notin C$ , dus dan hebben we ook dat  $y \notin (A \cap B \cap C)$ , omdat  $A \cap B \cap C \subseteq C$ , dus  $y \in A - (A \cap B \cap C)$ . Dus we hebben altijd dat  $y \in A - (A \cap B \cap C)$ , dus we mogen concluderen dat  $(A - B) \cup (A - C) \subseteq A - (A \cap B \cap C)$ .

Dus we mogen nu zeggen dat  $(A - B) \cup (A - C) = A - (A \cap B \cap C)$ .

- (2) We laten zien dat de functie  $g$  zowel injectief als surjectief is.

Zij  $x, y \in \mathbb{R} \setminus \{5\}$  gegeven zodat  $g(x) = g(y)$ . Dit betekent dus dat:

$$\frac{3x}{x-5} = \frac{3y}{y-5}$$

We kunnen nu kruislings vermenigvuldigen, en dit geeft dat:

$$3x(y-5) = 3y(x-5)$$

Dit vereenvoudigen geeft dat  $3xy - 15x = 3xy - 15y$ , ofwel  $-15x = -15y$  waaruit we mogen concluderen dat  $x = y$ . Dus  $g$  is injectief.

Dan nu surjectiviteit. Zij een  $z \in \mathbb{R} \setminus \{3\}$  gegeven. We zoeken nu een  $r \in \mathbb{R} \setminus \{5\}$  zodat  $g(r) = z$ . We kiezen  $r = \frac{15}{z-3} + 5$ . Dit geeft namelijk:

$$g(r) = \frac{3r}{r-5} = \frac{3\left(\frac{15}{z-3} + 5\right)}{\left(\frac{15}{z-3} + 5\right) - 5} = \frac{\frac{3 \cdot 15}{z-3} + 15}{\frac{15}{z-3}} = \frac{3 \cdot 15}{z-3} \cdot \frac{z-3}{15} + 15 \cdot \frac{z-3}{15} = 3 + z - 3 = z$$

Dus dit bewijst dat  $g$  surjectief is.

Omdat  $g$  nu zowel injectief als surjectief is, mogen we concluderen dat  $g$  bijectief is.

**(3a)** We zien dat  $a_3 = 2a_2 + 3a_1 = 2 \cdot 2 + 3 \cdot 2 = 4 + 6 = 10$ .

We zien vervolgens ook dat  $a_4 = 2a_3 + 3a_2 = 2 \cdot 10 + 3 \cdot 2 = 20 + 6 = 26$ .

**(3b)** We gebruiken dus het sterke principe van inductie.

We bewijzen eerst de inductiebasis. Voor  $n = 2$  hebben we dat  $a_2 = 2$  en  $3^{2-1} + (-1)^{2-1} = 3^1 + (-1)^1 = 3 - 1 = 2$ . Dus de formule klopt voor  $n = 2$ .

Stel nu dat de uitspraak klopt voor alle  $i$  zodat  $2 \leq i \leq k$  voor een zeker natuurlijk getal  $k$ . We bewijzen nu de uitspraak voor  $k+1$ . We hebben sowieso dat  $k \geq 2$ , dus  $k+1 \geq 3$ . Hieruit volgt dat:

$$\begin{aligned} a_{k+1} &= 2a_k + 3a_{k-1} = 2 \cdot (3^{k-1} + (-1)^{k-1}) + 3 \cdot (3^{k-2} + (-1)^{k-2}) = \\ &= 2 \cdot 3^{k-1} + 2 \cdot (-1)^{k-1} + 3 \cdot 3^{k-2} + 3 \cdot (-1)^{k-2} = 2 \cdot 3^{k-1} + 2 \cdot (-1)^{k-1} + 3^{k-1} - 3 \cdot (-1)^{k-1} = \\ &= 3 \cdot 3^{k-1} - (-1)^{k-1} = 3^k + (-1)^k \end{aligned}$$

Dus hiermee is de inductiestap ook voltooid.

We mogen dus met het sterke principe van volledige inductie concluderen dat  $a_n = 3^{n-1} + (-1)^{n-1}$  voor elk natuurlijk getal  $n \geq 2$ .

**(4)** We bewijzen de drie eigenschappen van een equivalentierelatie.

Voor iedere  $(i, j) \in \mathbb{Z}_4^2$  geldt dat  $i + j = i + j$ . Dus we hebben dat  $((i, j), (i, j)) \in R$ . Dus de relatie is reflexief.

Stel nu dat  $((i, j), (k, l)) \in R$  voor zekere paren  $(i, j), (k, l) \in \mathbb{Z}_4^2$ . Dan geldt dus dat  $i + j = k + l$ . Dus ook dat  $k + l = i + j$ . Hieruit mogen we concluderen  $((k, l), (i, j)) \in R$ . Dus de relatie is symmetrisch.

Stel nu dat  $((i, j), (k, l)) \in R$  en dat  $((k, l), (m, n)) \in R$  voor zekere functies  $(i, j), (k, l), (m, n) \in \mathbb{Z}_4^2$ . Dan geldt dus dat zowel  $i + j = k + l$  als  $k + l = m + n$ , dus ook dat  $i + j = m + n$ . Hieruit mogen we concluderen dat  $((i, j), (m, n)) \in R$ . Dus de relatie is transitief.

Dus de relatie is een equivalentierelatie.

Het aantal verschillende equivalentieclasses is het aantal verschillende uitkomsten van de som  $i + j$  met  $i, j \in \mathbb{Z}_4$ . Aangezien  $\mathbb{Z}_4$  maar vier verschillende elementen heeft, zal het aantal equivalentie classes maar hoogstens vier zijn. Het zijn er in totaal ook precies vier:  $[(0, 0)]$ ,  $[(0, 1)]$ ,  $[(0, 2)]$  en  $[(0, 3)]$ .

Dit zijn daadwerkelijk alle equivalentieclasses. Voor iedere  $i, j \in \mathbb{Z}_4$  hebben we immers dat  $i + j \in \mathbb{Z}_4$ . Dus  $i + j \in \{0, 1, 2, 3\}$ . Dit betekent dus dat ofwel  $((i, j), (0, 0))$ , ofwel  $((i, j), (0, 1))$ , ofwel  $((i, j), (0, 2))$ , ofwel  $((i, j), (0, 3))$  een element is van  $R$ .

Ze zijn ook duidelijk allen verschillend. Laat  $(i, j) \in [(0, m)]$  en  $(k, l) \in [(0, n)]$  gegeven zijn, met  $m \neq n$ , dan hebben we dat  $i + j = m \neq n = k + l$ , dus  $(i, j) \notin [(0, n)]$  en  $(k, l) \notin [(0, m)]$ .

- (5) We laten met een  $\epsilon, \delta$ -bewijs zien dat  $f(x)$  differentieerbaar is in het punt  $x = -1$  en dat de afgeleide gelijk is aan 0. Dit laatste is te berekenen op de ouderwetse manier. We laten dit alleen dit nu ook op de  $\epsilon, \delta$ -manier zien.

Zij een  $\epsilon > 0$  gegeven. We kiezen  $\delta = \min(1, \frac{\epsilon}{2})$ .

Als we aannemen dat  $|x + 1| < \delta$ , hebben we sowieso dat  $|x + 1| < 1$ , dus  $-1 < x + 1 < 1$ , dus  $-2 < x < 0$ . Dus we hebben nu dat  $|x| < 2$ . Dit combineren met het feit dat  $|x + 1| < \frac{\epsilon}{2}$  geeft:

$$\left| \frac{f(x) - f(-1)}{x + 1} - 0 \right| = \left| \frac{|x|(x + 1)^2 - 0}{x + 1} \right| = ||x|(x + 1)| = |x||x + 1| < 2 \cdot \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$$

Dus dit bewijst dat  $f(x)$  differentieerbaar is in het punt  $x = -1$ .

- (6) We bekijken de volgende collectie intervallen:  $I_1 = \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$  en  $I_n = (0, \frac{1}{n})$  voor ieder natuurlijk getal  $n \geq 2$ .

We gaan de gegeven eigenschappen langs:

1. We hebben duidelijk dat  $(0, \frac{1}{2}) \subsetneq \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$ , dus  $I_2 \subsetneq I_1$ . Verder hebben we voor iedere  $n \geq 2$  en  $m > n$  dat  $\frac{1}{m} < \frac{1}{n}$ . Hieruit volgt dat  $(0, \frac{1}{m}) \subsetneq (0, \frac{1}{n})$ , dus dan hebben we ook dat  $I_m \subsetneq I_n$ . Dus deze intervallen voldoen aan de eerste eigenschap.
2. Aangezien voor iedere  $n \geq 2$  geldt dat  $I_n \subsetneq I_1$ , hebben we dat  $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} I_n = I_1 = \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$ . Dus deze intervallen voldoen aan de tweede eigenschap.
3. We hoeven alleen maar te kijken naar elementen in het interval  $(0, \frac{1}{2})$ , aangezien elementen buiten dat interval überhaupt niet in  $I_2$  zitten, dus ook niet in  $\bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n$ .  
Laat nu dus een element  $x \in (0, \frac{1}{2})$ . We laten nu zien dat er een  $q \geq 2$  is zodat  $x \notin I_q$ . We weten dat er tussen  $x$  en 0 een rationaal getal zit, dus laat  $\frac{p}{q}$  zo gegeven zijn dat  $0 < \frac{p}{q} < x$ . Dan hebben we ook dat  $0 < \frac{1}{q} < x$ . Dus in het bijzonder geldt dat  $x \notin (0, \frac{1}{q})$ . Dus  $x \notin I_q$ . En in het bijzonder geldt dan ook dat  $x \notin \bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n$ . Hieruit mogen we dus concluderen dat  $\bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n = \emptyset$ . Dus de intervallen voldoen ook aan de derde eigenschap.

Dus de collectie intervallen  $I_n$  zoals gegeven voldoen aan alle drie de eigenschappen.