

Uitwerking toets

Opgave 1. (10 pt)

Eenzijds:

$$\begin{aligned} & x \in A \cap (A \cup B) \\ \Rightarrow & \{ \text{definitie } \cap \} \\ & x \in A \wedge x \in (A \cup B) \\ \Rightarrow & \{ \text{logica } \} \\ & x \in A \end{aligned}$$

Anderzijds:

$$\begin{aligned} & x \in A \\ \Rightarrow & \{ \text{logica } \} \\ & x \in A \wedge (x \in A \vee x \in B) \\ \Rightarrow & \{ \text{definitie } \cup \} \\ & x \in A \wedge x \in (A \cup B) \\ \Rightarrow & \{ \text{definitie } \cap \} \\ & x \in A \cap (A \cup B) \end{aligned}$$

Opgave 2. (10 pt)

Met de reguliere verzameling $\{pq, ppqq, ppqpqq, ppqpqpqq, ppqpqpqpqq, \dots\}$ correspondeert de reguliere expressie $p(pq)^*q$.

Met de reguliere expressie $(p \vee q)r q^*$ correspondeert de reguliere verzameling

$$\{pr, qr, prq, qrq, prqq, qrq, prqqq, qrq, prqqq, qrq, \dots\}$$

Met de reguliere expressie $p(qq)^*r$ correspondeert de reguliere verzameling

$$\{pr, pqqr, pqqq, pqqqq, pqqqqq, \dots\}$$

Opgave 3. (10 pt)

$k = 4$ is de kleinste integer k waarvoor $P(k)$ waar is. Stel $P(k)$ is waar: $10k < 3^k$. Dan

$$\begin{aligned} 10(k+1) &= 10k + 10 \\ &< 3^k + 10 && (\text{inductiehyp.}) \\ &< 3^k + 3^k < 3^k + 3^k + 3^k && (k \geq 4) \\ &= 3 \cdot 3^k = 3^{k+1} \end{aligned}$$

Dus $P(k+1)$ is waar, dus $P(n)$ is waar voor alle $n \geq 4$.

Opgave 4. (5 pt)

$$y \diamond x = \frac{y+x}{2} = \frac{x+y}{2} = x \diamond y,$$

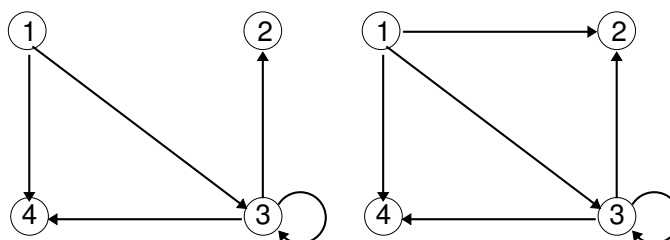
dus \diamond is commutatief.

$$(x \diamond y) \diamond z = \left(\frac{x+y}{2}\right) \diamond z = \frac{\frac{x+y}{2} + z}{2} = \frac{x+y+2z}{4},$$

maar

$$x \diamond (y \diamond z) = x \diamond \left(\frac{y+z}{2}\right) = \frac{x + \frac{y+z}{2}}{2} = \frac{2x+y+z}{4},$$

dus \diamond is niet associatief.

Opgave 5. (15 pt)**Figuur 1:** Links: de graaf van R ; rechts: de graaf van $t(R)$

- a. De graaf van R staat in figuur 1, links.
b.

$$M_R = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

- c. R is niet reflexief, want niet alle knopen hebben een relatie met zichzelf. R is niet symmetrisch, zo is er b.v. geen kant van 4 naar 1 terwijl er wel een kant van 1 naar 4 is. R is antisymmetrisch, want tussen verschillende knopen is hoogstens één kant. R is niet asymmetrisch: omdat er een kant is van 4 naar zichzelf is niet voldaan aan $(x, y) \in R \implies (y, x) \notin R$ voor alle $x, y \in A$.
d. $R^2 = \{(1, 2), (1, 3), (1, 4), (3, 2), (3, 3), (3, 4)\}$ en $R^{-1} \circ R = \{(1, 1), (1, 3), (3, 1), (3, 3)\}$.
e. De transitieve afsluiting van R is gelijk aan R^2 . De graaf van $t(R)$ staat in figuur 1, rechts.

Opgave 6. (10 pt)

- We bewijzen dat $V \subseteq f^{-1}(f(V))$.

Stel $x \in V$. Omdat f totaal is, is er een $y \in B$ met $f(x) = y$, d.w.z. $(x, y) \in f$ en $y \in f(V)$. Dan ook $(y, x) \in f^{-1}$, d.w.z. $x = f^{-1}(y)$. Omdat $y \in f(V)$ geldt dus dat $x \in f^{-1}(f(V))$.

- We bewijzen dat $f^{-1}(f(V)) \subseteq V$.

Stel $x \in f^{-1}(f(V))$. Dan is er een $y \in f(V)$ met $x = f^{-1}(y)$, oftewel $f(x) = y$. Omdat $y \in f(V)$ is er een $z \in V$ met $y = f(z)$. We hebben dus $y = f(x) = f(z)$. Omdat f injectief is, volgt dat $x = z$. En omdat $z \in V$ geldt dus ook $x \in V$.

Opgave 7. (5 pt)

f is injectief, want stel $f(n) = f(m)$, dan $2n = 2m$, dus $n = m$.

f is surjectief, want stel $m \in A$, dan is m van de vorm $m = 2n$, $n \in \mathbb{Z}^+$, dus $m = f(m/2)$.

f is overal gedefinieerd op \mathbb{Z}^+ . Dus f is een bijectie tussen \mathbb{Z}^+ en A .

Opgave 8. (10 pt)

We weten dat $n! > 2^n$ voor $n \geq 4$. Dus $f(n) \leq g(n)$ voor $n \geq 4$, d.w.z., f is $O(g)$. Maar ook geldt dat er geen $k \in \mathbb{Z}^+$ is zodat $g(n) < f(n)$ voor $n \geq k$. Dus g is niet $O(f)$, en dus geldt ook niet dat $f \Theta g$.

Opgave 9. (15 pt)

- a. Het enige minimale element is a , dit is tevens het kleinste element. Het enige maximale element is g , dit is tevens het grootste element.
b. Deelverzameling $\{b, c, d\}$: kleinste bovengrens is f en grootste ondergrens is b .
Deelverzameling $\{f, b\}$: kleinste bovengrens is f en grootste ondergrens is b .

- c. (A, \leq) is een tralie, want elk tweetal elementen van A heeft een kleinste bovengrens en een grootste ondergrens in A . Het tralie is begrensd: ondergrens a , bovengrens g . Het tralie is niet distributief. Neem b.v. de elementen e, c, d . Dan

$$e \wedge (c \vee d) = e \wedge f = e, \text{ maar } (e \wedge c) \vee (e \wedge d) = c \vee b = c$$

Dus geldt niet voor alle $a, b, c \in A$ dat $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$.

Opgave 10. (10 pt)

We gebruiken de substitutieregel: De eigenschappen van elke eindige Boolese algebra zijn precies die van het tralie $(P(U), \subseteq, \cup, \cap, -)$, met U een universele verzameling. Dus we gaan bewijzen dat voor alle deelverzamelingen A, B van U geldt: $B \cap (A \cup (\overline{A} \cap (B \cup \overline{B}))) = B$.

$$\begin{aligned} & B \cap (A \cup (\overline{A} \cap (B \cup \overline{B}))) \\ = & \{ \text{distributiviteit} \} \\ & (B \cap A) \cup (B \cap (\overline{A} \cap (B \cup \overline{B}))) \\ = & \{ \text{distributiviteit} \} \\ & (B \cap A) \cup (B \cap ((\overline{A} \cap B) \cup (\overline{A} \cap \overline{B}))) \\ = & \{ \text{distributiviteit} \} \\ & (B \cap A) \cup ((B \cap (\overline{A} \cap B)) \cup (B \cap (\overline{A} \cap \overline{B}))) \\ = & \{ \text{associativiteit en commutativiteit} \cap \} \\ & (B \cap A) \cup ((B \cap B \cap \overline{A}) \cup (B \cap \overline{B} \cap \overline{A})) \\ = & \{ \text{idempotentie, complement} \} \\ & (B \cap A) \cup ((B \cap \overline{A}) \cup (\emptyset \cap \overline{A})) \\ = & \{ \text{eigenschap lege verzameling} \} \\ & (B \cap A) \cup ((B \cap \overline{A}) \cup \emptyset) \\ = & \{ \text{eigenschap lege verzameling} \} \\ & (B \cap A) \cup (B \cap \overline{A}) \\ = & \{ \text{distributiviteit} \} \\ & B \cap (A \cup \overline{A}) \\ = & \{ \text{complement} \} \\ & B \cap U \\ = & \{ \text{eigenschap universele verzameling} \} \\ & B \end{aligned}$$