

Uitwerking Tentamen Discrete Wiskunde I voor TW/INF/BIT/TEL
Vakcode: 152161
Datum: 21 januari 2005

1. a. 26 letters, volgorde niet van belang, dus $26^{10} (= 141.167.095.653.376)$ woorden.
- b. Elke letters verschilt van al zijn voorgangers, dus:
 $26 \cdot 25 \cdot \dots \cdot 17 = \frac{26!}{16!} (= 19.275.223.968.000)$ woorden.
- c. Iedere letter moet verschillen van zijn directe voorganger, dus:
 $26 \cdot 25 \cdot \dots \cdot 25 = 26 \cdot 25^9 (= 99.182.128.906.250)$ woorden.
- d. 10 letters: 2xA, 3xE en 5 andere verschillende letters (van de 24 overige).
 $\binom{24}{5}$ manieren om de 5 andere letters te kiezen en $\frac{10!}{2!3!}$ verschillende manieren om de 10 letters te ordenen, dus: $\binom{24}{5} \frac{10!}{2!3!} (= 12.853.209.600)$ woorden.
- e. Noem: $x_1 =$ aantal keer dat A dat in het woord voorkomt ,
 $x_2 =$ aantal keer dat B dat in het woord voorkomt
t/m $x_{26} =$ aantal keer dat Z dat in het woord voorkomt .
Dan geldt: $x_1 + x_2 + \dots + x_{26} = 10$ en $x_i \geq 0$ voor alle i .
Dus het aantal woorden is: $\binom{26+10-1}{10} = \binom{35}{10} (= 183.579.396)$.
- f. Als e. maar nu met $x_1 \geq 2$ en $x_5 \geq 5$ (en $x_i \geq 0$ voor de overige i).
Substitutie van $y_1 = x_1 - 2$; $y_5 = x_5 - 3$ (en $y_i = x_i$ voor de overige i) geeft dan: $y_1 + y_2 + \dots + y_{26} = 10 - 2 - 3 = 5$ en $y_i \geq 0$ voor alle i .
Dus het aantal woorden is: $\binom{26+5-1}{5} = \binom{30}{5} (= 142.506)$.

2. a.

p	q	r	$\neg q$	$p \vee \neg q$	$p \rightarrow r$	$(p \vee \neg q) \wedge (p \rightarrow r)$	$\neg q \rightarrow r$	Totaal
0	0	0	1	1	1	1	0	1
0	0	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1	0	1	1
0	1	1	0	0	1	0	1	1
1	0	0	1	1	0	0	0	0
1	0	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	1	1	1	1	1

De bewering is niet altijd waar (zie laatste kolom), dus geen tautologie.

b.

Stapnr	Bewering	Stapnrs, Laws en Rules
1	q	Premisse
2	$\neg q \vee p$	Premisse
3	$\neg\neg q$	1, L1
4	p	3, R5
5	$p \vee r$	4, R8
6	$(p \vee r) \rightarrow s$	Premisse
7	s	6, R1
8	$s \wedge p$	4, 7, R4
9	$(s \wedge p) \vee (s \wedge r)$	8, R8
10	$(s \wedge r) \vee (s \wedge p)$	9, L3

3. a.

Stapnr	Bewering	Stapnrs, Laws en Rules
1	$\exists x p(x)$	Premisse
2	$p(c)$	1, U2
3	$\forall x(\neg p(x) \vee q(x))$	Premisse
4	$\neg p(c) \vee q(c)$	3, U1
5	$p(c) \rightarrow q(c)$	4, L12
6	$q(c)$	2, 5, R1
7	$\forall x(q(x) \rightarrow r(x))$	Premisse
8	$q(c) \rightarrow r(c)$	7, U1
9	$r(c)$	6, 8, R1
10	$\forall x(s(x) \vee \neg r(x))$	Premisse
11	$s(c) \vee \neg r(c)$	10, U1
12	$\neg r(c) \vee s(c)$	11, L3
13	$r(c) \rightarrow s(c)$	12, L12
14	$s(c)$	9, 13, R1
15	$\exists x s(x)$	14, U4

b. Tegenvoorbeeld: neem: $U = N$, $p(x)$: x is even, $q(x)$: x is oneven.

Dan geldt: $\forall x(p(x) \vee q(x))$ (Premisse),

maar niet: $\forall x p(x) \vee \forall x q(x)$. (Conclusie)

(Vele andere tegenvoorbeelden zijn mogelijk!)

4. a. $\bar{A} = (-\infty, -3) \cup [-1, 1] \cup [3, \infty)$; $A \cup B = [-3, 3)$; $A \cap B = (-2, -1) \cup (1, 2)$;
 $A - B = [-3, -2] \cup (2, 3)$; $B - A = [-1, 1]$; $A \Delta B = [-3, -2] \cup [-1, 1] \cup (2, 3)$.

b. Bewijs: Laat $X \subseteq U$. Dan geldt:

$$X \in P(C) \cap P(D) \Leftrightarrow (X \in P(C) \wedge X \in P(D)) \Leftrightarrow (X \subseteq C \wedge X \subseteq D) \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow X \subseteq (C \cap D) \Leftrightarrow X \in P(C \cap D).$$

5. a. Te bewijzen: $\sum_{i=3}^n \frac{1}{i(i-1)(i-2)} = \frac{1}{4} - \frac{1}{2n(n-1)}$ voor alle $n \geq 3$.

Bewijs m.b.v. wiskundige inductie:

Inductiebasis voor $n = 3$:

$$\left. \begin{aligned} \sum_{i=3}^3 \frac{1}{i(i-1)(i-2)} &= \frac{1}{3 \cdot 2 \cdot 1} = \frac{1}{6} \\ \frac{1}{4} - \frac{1}{2 \cdot 3 \cdot 2} &= \frac{1}{4} - \frac{1}{12} = \frac{1}{6} \end{aligned} \right\} \text{ Klopt!}$$

Inductiehypothese: Stel $\sum_{i=3}^k \frac{1}{i(i-1)(i-2)} = \frac{1}{4} - \frac{1}{2k(k-1)}$ voor een vaste $k \geq 3$

We moeten nu aantonen dat dan ook: $\sum_{i=3}^{k+1} \frac{1}{i(i-1)(i-2)} = \frac{1}{4} - \frac{1}{2(k+1)k}$ (**).

Uitwerking linkerlid van (**):

$$\sum_{i=3}^{k+1} \frac{1}{i(i-1)(i-2)} = \sum_{i=3}^k \frac{1}{i(i-1)(i-2)} + \frac{1}{(k+1)k(k-1)}$$

Volgens de inductiehypothese is dit gelijk aan: $\frac{1}{4} - \frac{1}{2k(k-1)} + \frac{1}{(k+1)k(k-1)}$.

Breuken gelijknamig maken en optellen geeft:

$$\frac{1}{4} - \frac{k+1}{2(k+1)k(k-1)} + \frac{2}{2(k+1)k(k-1)} = \frac{1}{4} - \frac{k-1}{2(k+1)k(k-1)} = \frac{1}{4} - \frac{1}{2(k+1)k}$$

Linker- en rechterlid van (**) zijn dus gelijk, dus uit het principe van wiskundige inductie volgt nu dat:

$$\sum_{i=3}^n \frac{1}{i(i-1)(i-2)} = \frac{1}{4} - \frac{1}{2n(n-1)} \text{ voor alle } n \geq 3.$$

- b. $a_{n+1} = 2^{n+1} + n + 1 = 2 \cdot 2^n + n + 1 = a_n + 2^n + 1$.

Dus: $a_{n+1} = a_n + 2^n + 1$ ($n \geq 0$) en $a_0 = 2^0 + 0 = 1$.

(ook goed is bijv: $a_{n+1} = 2a_n - n + 1$ ($n \geq 0$)).

6. a. Wandeling van a naar c die geen route is: $a \rightarrow b \rightarrow d \rightarrow b \rightarrow c$.

Route van a naar c die geen pad is: $a \rightarrow b \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow b \rightarrow c$.

- b. Vier punten van oneven graad, dus twee extra lijnen nodig.

Bijv: de lijnen (a, e) en (c, f) .

c. $P(G, I) = \left[\begin{array}{ccc} \bullet & \bullet & \bullet \\ & \bullet & \\ \bullet & \bullet & \bullet \end{array} \right] = \left[\begin{array}{ccc} \bullet & \bullet & \bullet \\ & \bullet & \\ \bullet & \bullet & \bullet \end{array} \right] - \left[\begin{array}{ccc} \bullet & \bullet & \bullet \\ & \bullet & \\ \bullet & \bullet & \bullet \end{array} \right]$

$$= I \left[\begin{array}{ccc} \bullet & \bullet & \bullet \\ & \bullet & \\ \bullet & \bullet & \bullet \end{array} \right] - \left[\begin{array}{ccc} \bullet & \bullet & \bullet \\ & \bullet & \\ \bullet & \bullet & \bullet \end{array} \right] = (I - 1) \left[\begin{array}{ccc} \bullet & \bullet & \bullet \\ & \bullet & \\ \bullet & \bullet & \bullet \end{array} \right]$$

Deze procedure voortzetten door de eindpunten c en f te elimineren geeft dan:

$$P(G, I) = (I - 1)^3 \left[\begin{array}{c} \bullet \\ \diagup \\ \bullet \\ \text{---} \\ \bullet \\ \diagup \\ \bullet \end{array} \right] = (I - 1)^3 I (I - 1) (I - 2).$$

Dus: $P(G, I) = I(I - 1)^4(I - 2)$.

d. Er geldt: $c(G) = 3$, want $I = 3$ is de laagste waarde van I waarvoor.

$P(G, I) \neq 0$ (zie c).

Alternatief: G kan met 3 kleuren worden gekleurd,

bijv: geef de punten a, c, d en f kleur 1, punt b kleur 2 en punt e kleur 3.

Dus: $c(G) \leq 3$. Maar ook $c(G) \geq 3$, want G bevat een K_3 . Dus: $c(G) = 3$.

7. a. De bijbehorende Poolse notatie luidt: $- \uparrow -a * 2c2 / + b4 + \uparrow d22$.

b. Invullen van $a = 1$, $b = -2$ en $c = 3$ geeft achtereenvolgens:

$$+ / - * 3a \uparrow b2 + bc \uparrow - - * 2abc3 \rightarrow + / - * 3a \uparrow b2 + bc \uparrow - - 2bc3$$

$$\rightarrow + / - * 3a \uparrow b2 + bc \uparrow - 4c3 \rightarrow + / - * 3a \uparrow b2 + bc \uparrow 13$$

$$\rightarrow + / - * 3a \uparrow b2 + bc1 \rightarrow + / - * 3a \uparrow b211 \rightarrow + / - * 3a411$$

$$\rightarrow + / - 3411 \rightarrow + / (-1)11 \rightarrow + (-1)1 \rightarrow 0.$$

De waarde van de formule is dus gelijk aan 0.