

Dit tentamen bestaat uit zeven opgaven, met totaal negentien onderdelen die elk een half punt waard zijn. Met een halve startpunt goed voor een tien. Geef steeds voldoende uitleg. Succes!

- 1)
 - a. Beredeneer dat voor verzamelingen A en B geldt $(A \cup B) \cap A^c = B \cap A^c$, gebruikmakend van de regels van de verzamelingenalgebra. Benoem de regels die u gebruikt.
 - b. Geef de duale bewering van $(A \cup B) \cap A^c = B \cap A^c$. Waarom geldt deze duale bewering ook?
 - c. Beschouw het universum \mathcal{U} dat bestaat uit alle relaties op $\{1, 2, 3, 4\}$. Bijvoorbeeld $\{(1, 2), (2, 3), (3, 1)\}$ is een element van \mathcal{U} . De verzameling \mathcal{T} bestaat uit alle transitieve relaties op $\{1, 2, 3, 4\}$, de verzameling \mathcal{S} uit alle symmetrische relaties op $\{1, 2, 3, 4\}$. Teken een Venn diagram met \mathcal{T} en \mathcal{S} en geef (zo mogelijk) voor elk gebied een element dat tot dat gebied behoort.

- 2) De relatie R op $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ bestaat uit de paren $(1, 2), (2, 3), (3, 1), (3, 4), (4, 5), (5, 2)$.
 - a. Teken R als gerichte graaf, en geef de matrix-representatie van R .
 - b. Bepaal R^2 en $R \circ R^{-1}$ [in de ‘relatievolgorde’ eerst R dan R^{-1}].
 - c. Bepaal de transitieve afsluiting van R .

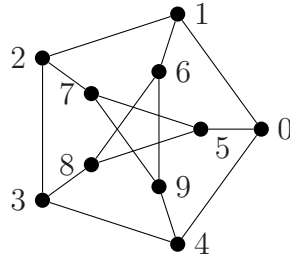
- 3)
 - a. Wanneer heet een verzameling aftelbaar?
 - b. Bewijs dat $\mathcal{P}(\mathbb{N})$, de machtsverzameling van de natuurlijke getallen, niet aftelbaar is.

- 4) Gegeven is onderstaande functie.

```
void fibo(int depth) {
    switch (depth) {
        case 0: cout << 'b'; return;           // depth 0
        case 1: cout << 'a'; return;           // depth 1
        default: fibo(depth - 1); fibo(depth - 2); // anders
    } //switch
} //fibo
```

- a. Wat drukt `fibo(4)` af? Teken een boomstructuur die de functieaanroepen weergeeft, met getallen in de interne knopen (de parameter `depth`) en met symbolen `a` en `b` in de bladeren.
- b. Bewijs, met inductie naar $n \in \mathbb{N}$, dat `fibo(n)` ten hoogste 2^n symbolen print.

- 5) Onderstaande graaf is de Petersen-graaf.



- a. Geef een cykel van lengte zes in de Petersen-graaf.
Geef ook een cykel van lengte negen (of acht).
- b. De graaf G heeft tien knopen die precies de verzamelingen van twee elementen uit $\{0, 1, 2, 3, 4\}$ zijn. De graaf heeft lijnen tussen knopen die geen element gemeenschappelijk hebben.
Bijvoorbeeld $\{\{0, 3\}, \{2, 4\}\}$ is een lijn van G .
Formeel is dus $G = (V, E)$, met $V = \{X \subset \{0, 1, 2, 3, 4\} \mid |X| = 2\}$ en
 $E = \{\{X, Y\} \mid X \cap Y = \emptyset\}$
Teken G .
- c. De hierboven beschreven graaf G heeft dezelfde structuur als de Petersen-graaf.
Geef een isomorfisme tussen beide grafen.
- 6) a. Een relatie heet een partiële ordening als zij reflexief, antisymmetrisch en transitief is.
Wat betekenen deze begrippen?
Het begrip interval kent u van de middelbare school: $[a, b] = \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x \leq b\}$.
We definiëren relatie \triangleleft tussen intervallen als het tweede interval als het ware in het verlengde ligt van het eerste (overlap toegestaan):
 $[a, b] \triangleleft [c, d]$ geldt als $[a, b] \cup [c, d] = [a, d]$.
- b. Ga elk van de drie eigenschappen van partiële ordening na voor deze relatie \triangleleft .
- c. Definieer zelf een partiële ordening op intervallen.
- 7) a. Wanneer is een eindige automaat deterministisch?
Gegeven is de taal

$$L = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ heeft precies twee } a\text{'s, of } w \text{ eindigt met een } b\}$$

- b. Lat zien dat L regulier is, dus druk L uit in eindige talen met behulp van de reguliere operaties $\cup, \cdot, *$.
- c. Geef een deterministische eindige automaat voor L .