

# LOGISCHE COMPLEXITEIT

## EINDTOETS

Dinsdag 12 april 2011

Deze toets bestaat uit Opgave 1, 2, 3, 4 en 5. Lees de opgaven zorgvuldig door, en beargumenteer je antwoorden *kort en helder*. Voor dit tentamen heb je *drie uur* de tijd.

### OPGAVE I — Minimum

---

Geef een abacus machine die, wanneer ze gestart wordt met  $x$  in register  $R$  en  $y$  in register  $S$ , eindigt met het minimum van  $x$  en  $y$  in register  $T$ .

### OPGAVE II — Inclusie

---

We definiëren de volgende taal  $A$ :

$$A = \{ \langle M, N \rangle \mid M \text{ en } N \text{ zijn TM's en } \mathcal{L}(M) \subseteq \mathcal{L}(N) \}.$$

Is  $A$  beslisbaar? Geef een kort bewijs voor je antwoord.

### OPGAVE III — Minstens twee elementen

---

We definiëren de volgende taal  $B$ :

$$B = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ is een TM en } \mathcal{L}(M) \text{ bevat minstens twee elementen} \}.$$

- (a) Bewijs dat  $B$  TM-herkenbaar is.
- (b) Bewijs dat  $B$  onbeslisbaar is.

## OPGAVE IV — HITTING-SET

---

We definiëren de volgende taal:

$$\text{HITTING-SET} = \left\{ \langle S, C, k \rangle \mid \begin{array}{l} S \text{ is een eindige verzameling, } C \subseteq \mathcal{P}(S) \text{ en } k \geq 0, \text{ zodat} \\ \text{er een } S' \subseteq S \text{ is met } |S'| \leq k \text{ en voor alle } c \in C, c \cap S' \neq \emptyset \end{array} \right\}.$$

In woorden omschreven in HITTING-SET dus de taal der drie-tupels  $\langle S, C, k \rangle$  waar

- $S$  een eindige verzameling is;
- $C$  een verzameling van deelverzamelingen van  $S$  is;
- $k$  een positief geheel getal is;

zodanig dat er een deelverzameling  $S'$  van  $S$  is die een niet-lege doorsnede met ieder element van  $C$  heeft:  $S'$  is hier een 'hitting set' die elk element van  $C$  'raakt'.

- (a) Neems  $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ,  $C_1 = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}\}$  en  $C_2 = \{\{1, 2\}, \{3, 4\}, \{5\}, \{3, 4, 5\}\}$ .  
Laat zien dat  $\langle S, C_1, 2 \rangle \in \text{HITTING-SET}$ , d.w.z. dat er een hitting set van grootte  $\leq 2$  is voor  $C_1$ , maar dat  $\langle S, C_2, 2 \rangle \notin \text{HITTING-SET}$ , d.w.z. dat er geen hitting set van grootte  $\leq 2$  is voor  $C_2$ .
- (b) Laat zien dat HITTING-SET in NP zit.
- (c) Laat zien dat HITTING-SET NP-volledig is. Hint: gebruik VERTEX-COVER.

## OPGAVE V — Hardness

---

Laat zien dat elke taal die PSPACE-hard is, ook NP-hard is. Hint: gebruik SAT en TQBF.