

# Tentamen Complexiteit IBC028

25 augustus 2016, 8.30 - 11.30 uur

Dit tentamen bestaat uit vijf opgaven die alle even zwaar tellen.

Het tentamen is een gesloten-boek-tentamen, dat wil zeggen dat er tijdens het tentamen geen gebruik mag worden gemaakt van het boek en/of aantekeningen.

Voor alle vragen geldt: motiveer uw antwoord.

## Opgave 1.

Een recursief algoritme met invoer van grootte  $n$  bestaat uit  $k$  recursieve aanroepen met invoer van grootte  $n/2$ ; de rest van het algoritme heeft tijdcomplexiteit  $\Theta(n^2)$ .

- Bepaal de tijdcomplexiteit van het algoritme als  $k = 3$ .
- Bepaal de tijdcomplexiteit van het algoritme als  $k = 5$ .

## Opgave 2.

De functie  $T$  is gegeven door  $T(1) = T(2) = 1$  en

$$T(n) = \lceil \frac{T(n-1)}{2} \rceil + T(n-2)$$

als  $n > 2$ . Bewijs dat  $T(n) = \Omega((\frac{5}{4})^n)$ .

## Opgave 3.

- Geef een schets van een algoritme dat twee binaire getallen van elk  $n$  bits met elkaar vermenigvuldigt in  $O(n^{1.6})$ .
- Geef de definitie van een conjunctieve normaalvorm (conjunctive normal form, CNF).

## Opgave 4.

Voor elk tweetal punten  $p, q$  in het platte vlak is een waarde  $d(p, q)$  gedefinieerd; denk bijvoorbeeld aan de afstand tussen  $p$  en  $q$ , maar het kan ook iets anders zijn. Er is een lineaire functie gegeven die voor twee gegeven verzamelingen  $V_1, V_2$  van punten in het platte vlak waarbij de  $x$ -waarde van elk punt uit  $V_1$  kleiner is dan de  $x$ -waarde van elk punt uit  $V_2$ , de kleinste waarde van  $d(p, q)$  bepaalt voor  $p \in V_1$  en  $q \in V_2$ . Geef een  $O(n \log n)$  algoritme dat de kleinste waarde van  $d(p, q)$  bepaalt voor  $p, q \in V$  voor een willekeurige verzameling  $V$  bestaande uit  $n$  punten in het platte vlak.

## Opgave 5.

Het probleem *set-partition* luidt als volgt: Gegeven een eindige verzameling natuurlijke getallen. Kunnen we deze opsplitsen in twee verzamelingen die precies dezelfde som hebben?

Hierbij worden de natuurlijke getallen in binaire notatie gegeven.

- Geef aan wat er bewezen moet worden als we willen concluderen dat *set-partition* NP-compleet is, gebruikmakend van het feit dat *subset-sum* NP-compleet is.
- Geef dit bewijs.