### DMA

## Gruppeopgave 3

Prederik Kallestrup Mastratisi , Aiyu Liu og Rasmus Frydendal Kristensen

## Indhold

#### Størrelsesorden $n^2$ 1

Genrelt gør S8 + O8 at vi kun behøver at se på det største led

Begge led er mindre strørrelsesorden end  $n^2$  (se O2 og S3), derfor er hele  $n + \log n$ :

udtrykket mindre størrelsesorden end  $n^2$  (se O8 + S8)

 $2^n$  er det største led og er større end  $n^2$  (S5)  $n^2 + 2^n$ :

 $n^2 + n \log n$ : log n er mindre end n og derfor er n log n mindre end  $n^2$  (S2 + S7), det

største led er  $n^2$  som er  $O(n^2)$ .

 $n^2$  er ganget med et led som er afhængigt af <br/>n (i.e. ikke en konstant), og som  $n^2(3+\sqrt{n})$ : ikke er aftagende. Derfor er dette udtryk større end  $n^2$ .

 $(n + \sqrt{(n)})^2$ : Dette er  $n^2 + n * \sqrt{n} + n$ . Det største led er  $n^2$ , hvilket giver køretiden  $O(n^2)$ 

#### Følgers værdier og størrelsesorden 2

### 2.a

10, 10, 10: Hvert element er rekursivt defineret til at være lig med det forrige element, derfor den O(1)

1, 5, 14: Med sumformlen kan man se at  $O(n^3)$ 

0.1, 0.4, 0.9: Konstanter er ligegyldige (S6)  $O(n^2)$ 

1.5, 2.25, 3.375: det har formmen  $c^n$ , c > 0 og hermed er  $O(a^n)$ 

### 2.b

$$a_1 = 10, a_n = a_n - 1 forn > 1 O(1)$$

$$b_n = \sum_{k=1}^n k^2 \, \mathcal{O}(n^2)$$

$$c_n = \frac{n^2}{10} \mathcal{O}(n^3)$$

$$d_n = (\frac{3}{2})^n \text{ O}(1.5^n)$$

# 3 Eksplicit udtryk

$$\sum_{k=0}^{n} (2k+1)$$

$$2 \cdot \sum_{k=0}^{n} k + \sum_{k=0}^{n} 1$$

$$\frac{2 \cdot (n^{2}+n)}{2} + n + 1$$

$$n^{2} + 2n + 1$$