

Ugeseddel: Analyse af algoritmer

Philip Bille

Om denne uge

Litteratur *Introduction to Algorithms*, Cormen, Rivest, Leiserson og Stein (CLRS): Kap 3.

Opgaver

1 [o] **Relativ vækst** Arranger følgende funktioner i voksende rækkefølge efter asymptotisk vækst. Dvs. hvis funktionen $g(n)$ følger umiddelbart efter funktionen $f(n)$ i din liste skal der gælde at $f(n) = O(g(n))$.

$$n \log n \quad n^2 \quad 2^n \quad n^3 \quad \sqrt{n} \quad n$$

2 **Θ -notation** Skriv følgende udtryk med Θ -notation.

$$\begin{array}{ll} n^2 + n^3/2 & 8 \log_2^7 n + 34 \log_2 n + \frac{1}{1000} n \\ 2^n + n^4 & 2^n 7 + 5 \log_2^3 n \\ \log_2 n + n \sqrt{n} & n(n^2 - 18) \log_2 n \\ n(n-6) & n \log_2^4 n + n^2 \\ 4\sqrt{n} & n^3 \log_2 n + \sqrt{n} \log_2 n \end{array}$$

3 **Løkkelige løkker** Analyser køretiden af følgende løkker som funktion af n og udtryk resultatet i Θ -notation.

Algoritme 1 Løkke1(n)

```
1: i = 1
2: while  $i \leq n$  do
3:   print "*"
4:    $i = 2 \cdot i$ 
5: end while
```

Algoritme 2 Løkke2(n)

```
1: i = 1
2: while  $i \leq n$  do
3:   print "*"
4:    $i = 5 \cdot i$ 
5: end while
```

Algoritme 3 Løkke3(n)

```
1: for  $i = 1$  to  $n$  do
2:    $j = 1$ 
3:   while  $j \leq n$  do
4:     print "*"
5:      $j = 2 \cdot j$ 
6:   end while
7: end for
```

4 Asymptotiske påstande Hvilke af følgende påstande er korrekte?

$$\frac{1}{20}n^2 + 100n^3 = O(n^2)$$
$$\log_2 n + n = O(n)$$
$$2^{\log_2 n} = O(n)$$
$$n^3(n-1)/5 = \Theta(n^3)$$
$$\log_2^2 n + n = \Theta(n)$$

$$\frac{n^3}{1000} + n + 100 = \Omega(n^2)$$
$$2^n + n^2 = \Omega(n)$$
$$\log_4 n + \log_{16} n = \Theta(\log n)$$
$$n^{1/4} + n^2 = \Theta(n)$$
$$2^{\log_4 n} = \Theta(\sqrt{n})$$

5 Fordoblinghypoteser Løs følgende opgaver.

- 5.1 [o] Algoritme A kører i præcis $7n^3$ tid på input af størrelse n . Hvor meget langsommere kører algoritmen hvis du fordobler inputstørrelsen?
- 5.2 [D] Algoritme B kører på input af størrelsen 1000, 2000, 3000, 4000 og 5000, i henholdsvis 5, 20, 45, 80, og 125 sekunder. Estimer hvor lang tid det vil tage at køre B på et input af størrelse 6000. Hvad er køretiden af B udtrykt i Θ -notation?
- 5.3 Algoritme C kører 3 sekunder langsommere hver gang man fordobler størrelsen af input. Hvad er køretiden af C udtrykt i Θ -notation?

6 Asymptotiske egenskaber Løs følgende opgaver.

- 6.1 CLRS 3.1-1
- 6.2 CLRS 3.1-3
- 6.3 CLRS 3.1-4

- 6.4 [C*] Vis at $\log_2(n!) = \Theta(n \log n)$. Hint: Start med at vise den øvre grænse.

7 Skæve fletninger Professor Gørtz foreslår følgende variant af flettesortering kaldet 3-flettesortering. 3-flettesortering fungerer præcis som flettesortering pånær at man deler tabellen i 3 treddedele, som sorteres rekursivt og flettes sammen. Løs følgende opgaver.

- 7.1 Vis at man kan flette 3 tabeller i lineær tid.
- 7.2 Analyser køretiden af 3-flettesortering.
- 7.3 [*] Generaliser algoritmen og analysen af 3-flettesortering til k -flettesortering for $k > 3$. Er k -flettesortering en forbedring af standard 2-flettesortering?

8 Maksimal del tabel Lad $A[0..n-1]$ være en tabel af heltal (både positive og negative). En *maksimal del tabel* af A er en del tabel $A[i..j]$ således at summen $A[i] + A[i+1] + \dots + A[j]$ er maksimal blandt alle deltabeller af A . Løs følgende opgaver.

- 8.1** [o] Giv en algoritme, der finder en maksimal del tabel i A i $O(n^3)$ tid.
- 8.2** Giv en algoritme, der finder en maksimal del tabel i A i $O(n^2)$ tid. *Hint:* Vis at man kan beregne summerne for alle deltabeller i $O(1)$ tid per del tabel.
- 8.3** [**] Giv en del-og-hersk algoritme, der finder en maksimal del tabel i A i $O(n \log n)$ tid.
- 8.4** [**] Giv en algoritme, der finder en maksimal del tabel i A i $O(n)$ tid.

9 Frivillig afleveringopgave: Mere relativ vækst Arranger følgende funktioner i voksende rækkefølge efter asymptotisk vækst. Dvs. hvis funktionen $g(n)$ følger umiddelbart efter funktionen $f(n)$ i din liste skal der gælde at $f(n) = O(g(n))$.

$$5000 \log_2 n \quad \frac{n}{\log_2 n} \quad \frac{1}{4}n^2 - 10000n \quad n^{1/100} \quad 4n \log_2 n \quad \sqrt{n} + 7 \quad 8n$$