

Algoritmer og Datastrukturer Oppgave 2

2.2-3

Her er resultatene fra de forskjellige algoritmene:

Using algorithm from 2.1-1 - $O(n)$:		
N	ms per round	rounds
10	0.000275	7279929
100	0.001069	1870912
1000	0.008741	228818
10000	0.088023	22722
Using algorithm from 2.1-1 - $O(\log(n))$:		
N	ms per round	rounds
10	0.000245	8152684
100	0.000261	7674626
1000	0.000283	7065015
10000	0.000306	6539275
Using built in pow method:		
N	ms per round	rounds
10	0.000249	8041728
100	0.000250	7995600
1000	0.000249	8023372
10000	0.000250	7997361

Algoritmen fra oppgave 2.1-1:

For å finne kompleksiteten bruker jeg den generelle formelen $T(n) = a T\left(\frac{n}{b}\right) + cn^k$.

Denne algoritmen har 1 rekursive kall i metoden. Da blir $a = 1$.

cn^k er kompleksiteten for metoden. Siden k er antall løkker, er $k = 0$. Da blir kompleksiteten c .

Metoden går igjennom hele datasettet, og da blir $b = 1$. Da må det være $T(n) = T(n - 1) + 1$ for at metoden skal gå igjennom alle elementene i settet.

Kompleksiteten blir da $\Theta(n)$

Som vi kan se på bildet over, blir tiden mellom 4- og 10-doblet for hver gang n blir 10-doblet. Resultatene stemmer derfor ganske godt med analysen.

Algoritmen fra oppgave 2.1-1:

Bruker generell formel her og.

$$T(n) = a T\left(\frac{n}{b}\right) + cn^k$$

Ingen løkker, derfor blir $k = 0$.

Metoden har 1 rekursiv kall, dermed blir $a = 1$.

Denne metoden deler enten n på 2 eller tar $\frac{n-1}{2}$. Dermed blir $b = 2$.

$$b^k = 2^0 = 1 = a \Rightarrow T(n) \in \Theta(n^k * \log n) = \Theta(\log n)$$

Kompleksiteten er dermed $\Theta(\log n)$.

Tiden som blir brukt i denne algoritmen går opp med en konstant faktor på ca. 0.000020 når n blir 10-doblet. Dette stemmer godt med at algoritmen er logaritmisk.

Algoritmen som er innebygget i C:

Jeg har ikke sett på koden til algoritmen, men fra resultatene ser det ut som at algoritmen er $O(1)$. Det er fordi det er ingen reel forskjell på tiden per runde, uansett hvilken n som blir valgt.