DAT102 Oblig 1

Jakob Kallevik Nick James Hipol

```
| Part |
```

Programmet kjørt ved bruk av klassen Filmarkiv

```
| edipse-workspace - (Immahiyerboylin)(data102/filmentin/data).per - Edipse IOE
| Depart Spring - July | Ju
```

Programmet kjørt ved bruk av klassen Firmarkiv2

```
| The properties of the proper
```

JUnit for FilmarkivTest av klassen Filmarkiv

```
| Indicated the content of the conte
```

JUnit for FilmarkivTest2 av klassen Filmarkiv2

TEORI

a)

Størrelsesorden u/rykt i O-notasjon for algoritmen når veks;unksjonene er gi/ som:

```
i. 4n^2 + 50n - 10 \Rightarrow O(n^2)
```

ii.
$$10n + 4\log(v2)n + 30 => O(n)$$

iii.
$$13n^3 + 22n^2 + 50n + 20 \Rightarrow 0(n^3)$$

iv. $35 + 13\log(v^2)n => O(\log n)$, siden 35 er en konstant term.

3 b) Gi/ algoritmen i oppgavebeskrivelse 3b). Finn antall Nlordninger (=) for algoritmen og effekNviteten u/rykt i O-notasjon.

Løkken halverer verdien av i for hver iterasjon, derfor er antall iterasjoner $\log(v2)n$, og antall Nlordninger blir: $1 + \log(v2)n * 1$.

EffekNviteten av algoritmen finner vi ved å Uerne konstan; aktoren 1, og da blir den dominerende termen log(v2)n, og algoritmens effekNvitet er O(log n)

O-notasjon:

3 c) Gi/ algoritmen i oppgavebeskrivelse 3c). Finn antall Nlordninger (=) for algoritmen og effekNviteten u/rykt i O-notasjon.

Antall iterasjoner i den ytre løkken er n, og antall iterasjoner i den indre løkken er log(v2)n fordi j dobles i hver iterasjon.

Dermed blir antall Nlordninger: 1 + n * log(v2)n * 1, og effekNviteten av algoritmen er O(n * log n)

3 d) Vi ser på en sirkel med radius r. Da vil areal være gi/ med formelen2*pi*r^2 og omkrets med formelen 2*pi*r. Angi i stor O-notasjon hvordan A og O vokser.

Areal: O(r^2), Omkrets: O(r). Det er altså fordi arealet og omkretsen NI sirkelen endres i forhold NI endringer i radien.

3 e) Finn antall sammenligninger i verste Nlfelle for algoritmen og effekNviteten u/rykt i Onotasjon.

Antall sammenligninger i verste NIfelle for algoritmen og effekNviteten u/rykt i O-notasjon vil være summen av tallene fra n NI (n-1), fordi den ytre løkken går fra 0 NI n-2 og den indre løkken går fra indeks+1 NI n -1. Når antallet sammenligninger i den indre løkken kan beregnes som summen av tallene fra 1 NI (n-1) vet vi at vi har en aritmeNsk rekke. Det forteller oss at antall sammenligninger i verste NIfelle er (n(n-1))/2.

For å finne effekNvitet i O-notasjon Uerner vi konstant faktoren i u/rykket som og tar kun hensyn NI den dominerende termen, som er $n*n = n^2$.

Sammenfatning:

Antall sammenligninger i verste Nlfelle: (n(n-1)) / 2. EffekNvitet i O-notasjon: $O(n^2)$.

3 f) Hva er O-notasjonen for de ulike veks;unksjonene under?

```
i. t(v1)(n) = 8n + 4n^3 => O(n^3)

ii. t(v2)(n) = 10log(v2)n + 20 => O(log n)

iii. t(v3)(n) = 20n + 2nlog(v2)n + 11 => O(n)

iv. t(v4)(n) = 4log(v2)n + 2n => O(n)
```

Rangert e/er effekNvitet fra best NI verst dersom n er stor:

- 1. O(n^3)
- 2. O(n)
- 3. O(n)
- 4. O(log n)

3 g) Gi/ metoden i oppgavebeskrivelsen. Hvorfor er veks;unksjonen Nd()-metoden T(n) = cn, der c er en konstant.

Resultatet T(n) = cn vil endres basert på verdien Nl n. c er en konstant, så det kommer an på verdien Nl n hva resultatet blir.

Hvordan stemmer resultatene med veks;unksjonen?