

1. Sett at me har to sorterte lister a og b . Objekta i lista kan ha vilkårleg type, so lenge der er ein ordningsrelasjon \leq på dei.
 - (a). Gje ein mest mogleg effektiv algoritme som flettar dei to listene, dvs. returnerer ei sortert liste c som innehold alle elementa frå a og b .
 - (b). Forklar kvifor denne algoritmen er korrekt.
 - (c). Finn tidskompleksiteten og grunngje svaret.
2. Redigeringsavstanden (*Edit*-avstanden eller levenshteinavstanden) mellom to strengar a og b er definert som talet på redigeringsoperasjonar ein treng for å transformera a til b eller omvendt. Tre redigeringsoperasjonar er definerte, *insert*, *delete* og *replace*.
Fylgjande algoritme reknar ut redigeringsavstanden mellom delstrengane $s_{1..m}$ og $t_{1..n}$.

Algorithm editDistance(s , t , m , n):

```
if m = 0:    return n
if n = 0:    return m

if s[m] = t[n]: return editDistance(s, t, m-1, n-1)

return 1 + min(editDistance(s, t, m, n-1),      # Insert
               editDistance(s, t, m-1, n),      # Remove
               editDistance(s, t, m-1, n-1))   # Replace
)
```

- (a). Forklar kvifor denne algoritmen korrekt finn redigeringsavstanden.
- (b). Vurder tidskompleksiteten på algoritmen.
- (c). Der finst ein standardteknikk som løyser problemet med vesentleg lågare tidskompleksitet (i verste fall). Kva teknikk er det tale om?
- (d). Gjev pseudokode for den meir effektive løysinga.
- (e). Forklar kort kvifor den nye løysinga gjev same svar som den rekursive løysinga over.
3. *LinkedHashMap* er ein datastruktur som implementerer både ei lenka liste og ein spreietabell (*hash table*). I tillegg til oppslag, sletting og innsetjing i konstant tid, som i ein vanleg spreietabell, skal den lenka lista gjera det mogleg å iterera over alle elementa i den rekjkjefylgja elementa vart innsetne (FIFO).
 - (a). Forklar korleis datastrukturen for *LinkedHashMap* kan byggjast opp. Bruk objekt- og gjerne klassediagram til hjelpe. Hugs at du må støtta *delete()* i konstant tid i neste deloppgåve.
 - (b). Forklar korleis *delete()*-operasjonen kan gjerast i konstant tid. Hugs at du må sletta både i lista og i tabellen.
 - (c). Forklar kort korleis *insert()*-operasjonen kan gjerast i konstant tid.
4. Sett at me har ei usortert liste a med n element. Me skal finna det *ite* største elementet. Dersom me sorterer lista i synkande orden først, kan me sjølv sagt henta ut det *ite* elementet relativt enkelt.
 - (a). Kva er køyretidskompleksiteten på denne naïve løysinga inklusive sortering? Grunngje svaret kort.
 - (b). Der er fleire moglege løysingar som gjev lågare kompleksitet (anten i verste fall eller i gjennomsnitt). Gje pseudo-kode for minst éi og forklar kvifor ho gjev korrekt svar.
 - (c). Vurder kompleksiteten på løysinga som du har vald.