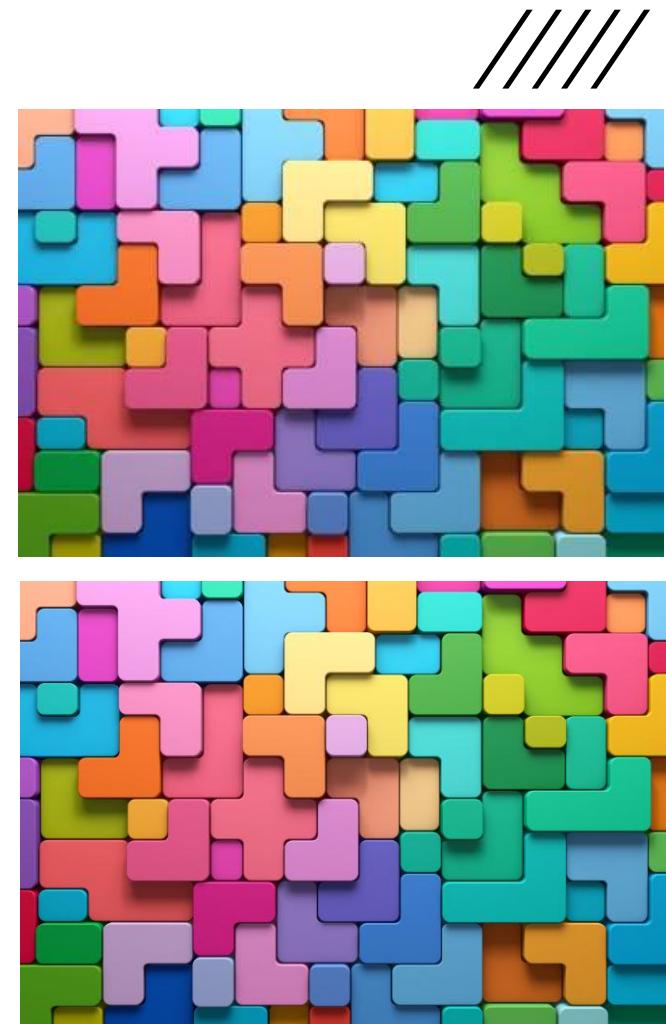


ALGORITMEANALYSE OG SMARTE PEKERE

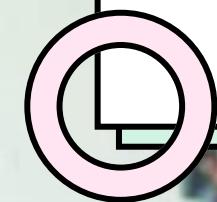
FORELESNING 15

MANDAG 13/10

(bilder generert av bing image creator)



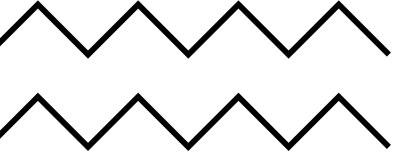
L I V E K O D I N G :
S I N G L Y
L I N K E D
L I S T
(F O R T S .)



• Dokumentasjon: Doxygen

- Lastes ned [her](#)
- (Hvordan bruke? Livekodes i forelesning)



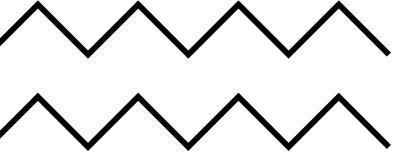


Algoritmeanalyse

```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11 return biggest
```

- Hvordan skalerer algoritmen med antall elementer?
- Se på antall operasjoner:
 - Indeksering [...]
 - Tilordning =
 - Sammenligning >, <
 - Addisjon +
 - len(...)
 - Returverdi



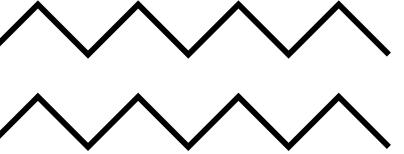


$n = 1$ element

```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11 return biggest
```

- `biggest = numbers[0]`
2 operasjoner totalt
- `n = len(numbers)`
2 operasjon totalt
- `i = 1`
1 operasjon totalt
- `while i < n:`
1 operasjon totalt
- `if numbers[i] > biggest:`
0 operasjoner totalt
- `biggest = numbers[i]`
0 operasjoner totalt
- `i = i + 1`
0 operasjoner totalt
- `return biggest`
1 operasjon totalt
- Sum: **7**



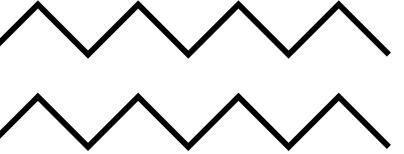


$n = 2$ elementer

```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11 return biggest
```

- biggest = numbers[0]
2 operasjoner totalt
- n = len(numbers)
2 operasjoner totalt
- i = 1
1 operasjon totalt
- while i < n:
2 operasjoner totalt (kjører 2 ganger)
- if numbers[i] > biggest:
2 operasjoner totalt (kjører 1 gang)
- biggest = numbers[i]
0 - 2 operasjoner totalt (kjører 0 - 1 gang)
- i = i + 1
2 operasjoner totalt (kjører 1 gang)
- return biggest
1 operasjon totalt
- Sum: **12 - 14**





n = 3 elementer

```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11 return biggest
```

- biggest = numbers[0]
2 operasjoner totalt
- n = len(numbers)
2 operasjoner totalt
- i = 1
1 operasjon totalt
- while i < n:
3 operasjoner totalt (kjører 3 ganger)
- if numbers[i] > biggest:
4 operasjoner totalt (kjører 2 ganger)
- biggest = numbers[i]
0 - 4 operasjoner totalt (kjører 0 - 2 ganger)
- i = i + 1
4 operasjoner totalt (kjører 2 ganger)
- return biggest
1 operasjon totalt
- Sum: **17 - 21**



○ Hvordan scalar dette med n?

- $n = 1 \rightarrow 7 - 7$
- $n = 2 \rightarrow 12 - 14$
- $n = 3 \rightarrow 17 - 21$
- $n = 4 \rightarrow 22 - 28$

```
1  def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2      biggest = numbers[0]
3      n = len(numbers)
4
5      i = 1
6      while i < n:
7          if numbers[i] > biggest:
8              biggest = numbers[i]
9          i = i + 1
10
11     return biggest
```

- “Best case”: $7 + 5(n - 1) = 5n + 2$
- “Worst case”: $7 + 7(n - 1) = 7n$



Det går an å lese dette mer direkte

```
1  def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2      biggest = numbers[0]
3      n = len(numbers)
4
5      i = 1
6      while i < n:
7          if numbers[i] > biggest:
8              biggest = numbers[i]
9              i = i + 1
10
11     return biggest
```

- 2
- 2
- 1
- n
- $2(n-1)$
- $0 - 2(n-1)$
- $2(n-1)$
- 1

- “Best case”: $6 + n + 4(n - 1) = 5n + 2$
- “Worst case”: $6 + n + 6(n - 1) = 7n$





Stor- \mathcal{O} -notasjon

- Når kjøretiden er $an + b$ har vi **lineær** scaling med n
- Leddet som dominerer når n blir stort er det vi fokuserer på
- Vi sier at skaleringen er av orden $\mathcal{O}(n)$ for denne algoritmen





Big O

Name

$\mathcal{O}(1)$

constant

$\mathcal{O}(\log n)$

logarithmic

$\mathcal{O}(n)$

linear

$\mathcal{O}(n \log n)$

loglinear/quasilinear

$\mathcal{O}(n^2)$

Quadratic

$\mathcal{O}(n^3)$

Cubic

$\mathcal{O}(n^k)$

Polynomial

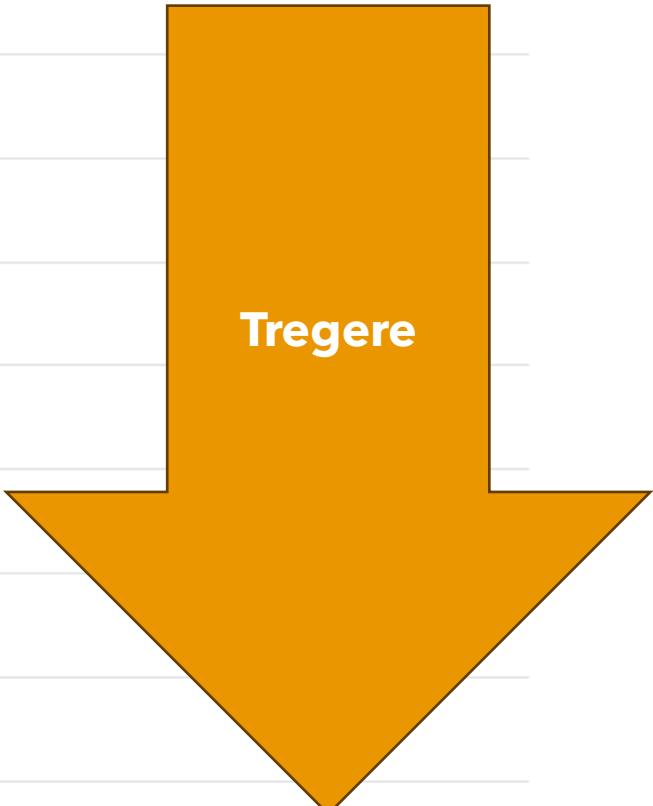
$\mathcal{O}(e^n)$

Exponential

$\mathcal{O}(n!)$

Factorial

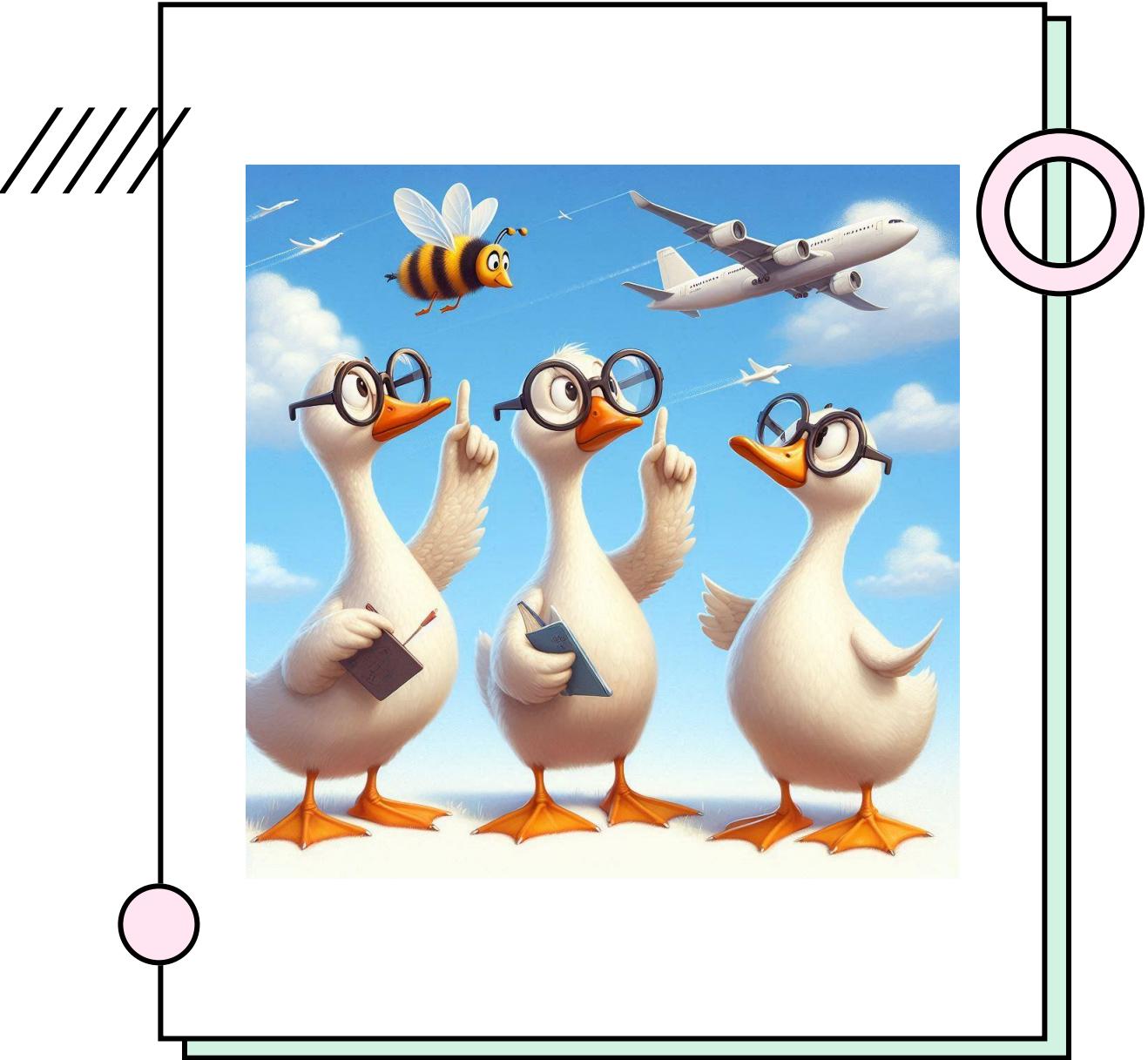
Tregere



Note that an algorithm can also have fractional exponent scaling, such as $\mathcal{O}(n^{1.5})$, but this is rare.



LIVE KODING : SMARTE PEKERE





Etter forelesningen

- Fristen for å melde inn eksamensdato er ute
- Du får vite eksamensdato snart (enten av administrasjonen eller oss)
- Fortsett med gode spørsmål på Mattermost og i gruppetime



Bilde: xkcd.com

