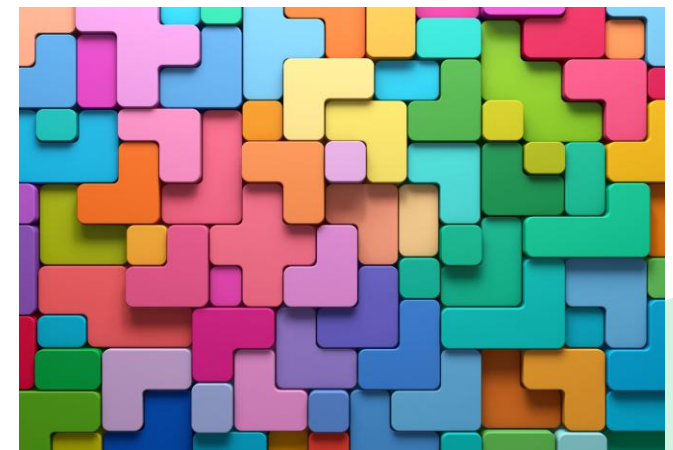
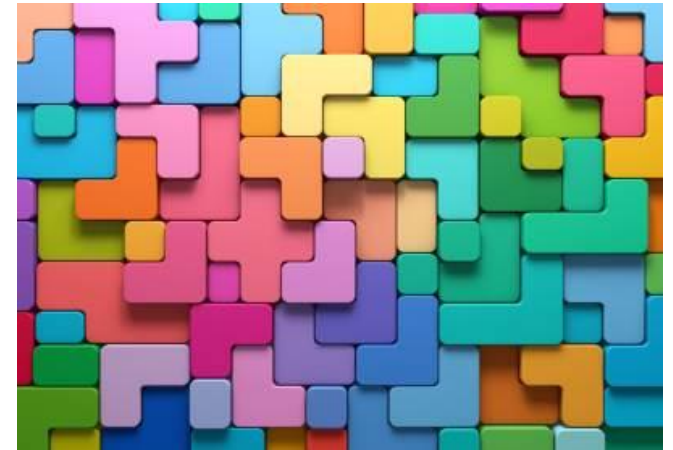


ALGORITMEANALYSE OG SMARTE PEKERE

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 .)



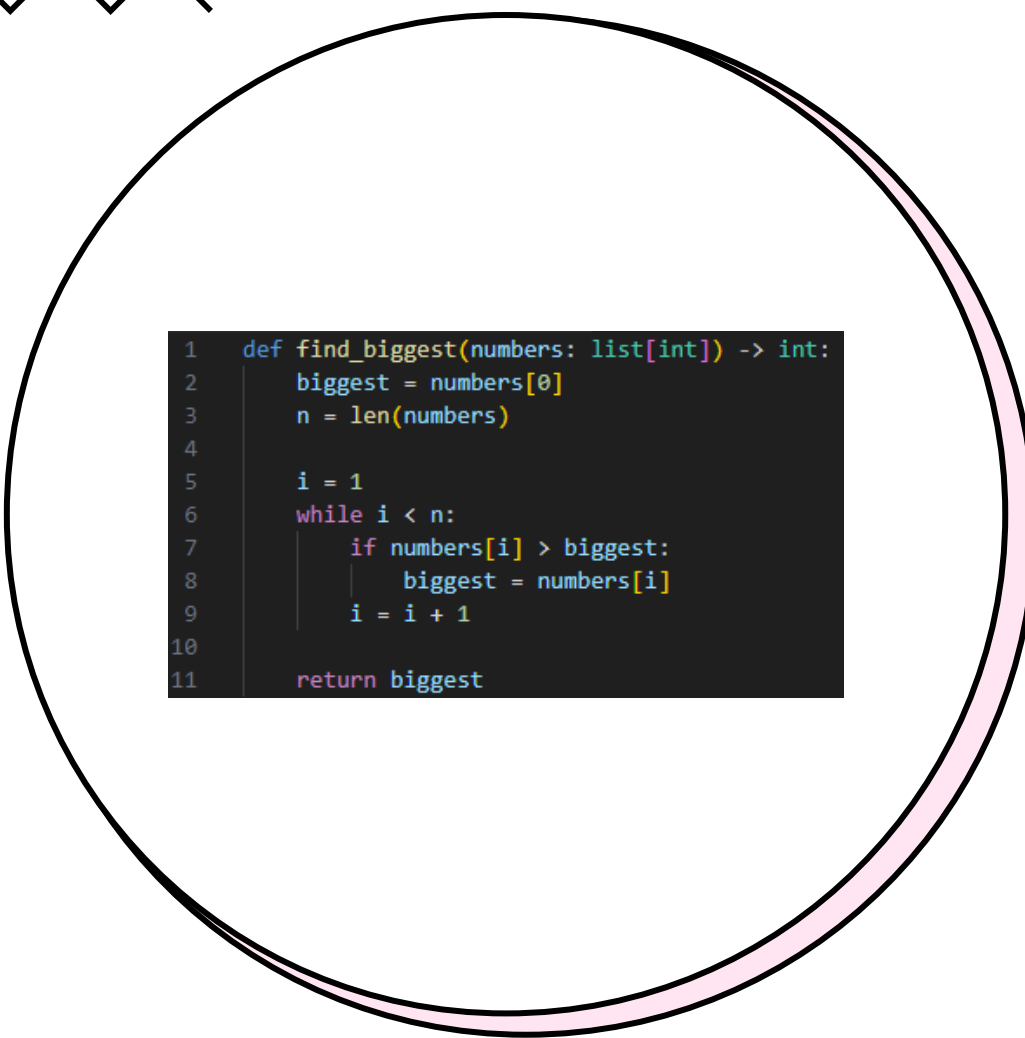
○ Dokumentasjon: Doxygen

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





Algoritmeanalyse



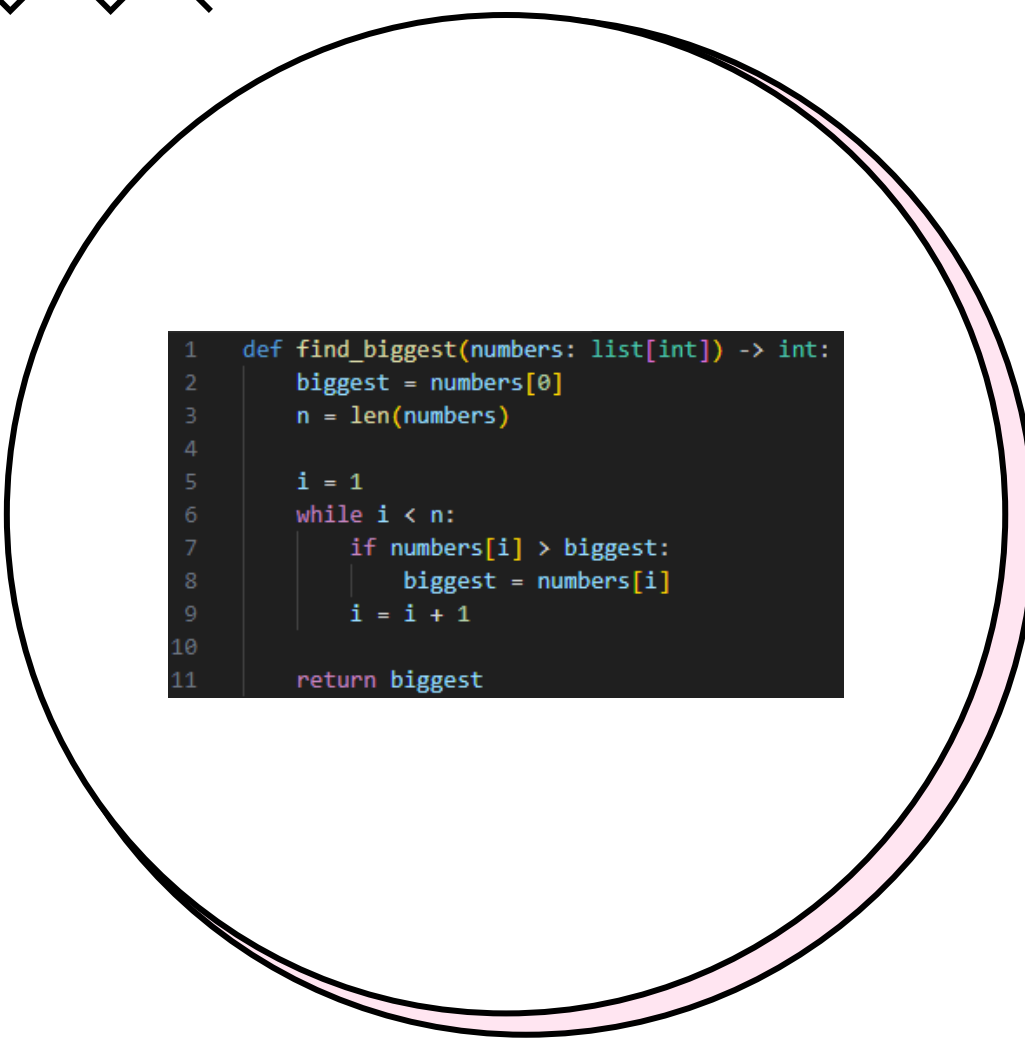
```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11     return biggest
```

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

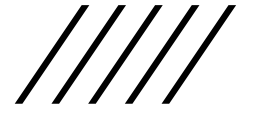




$n = 1$ element

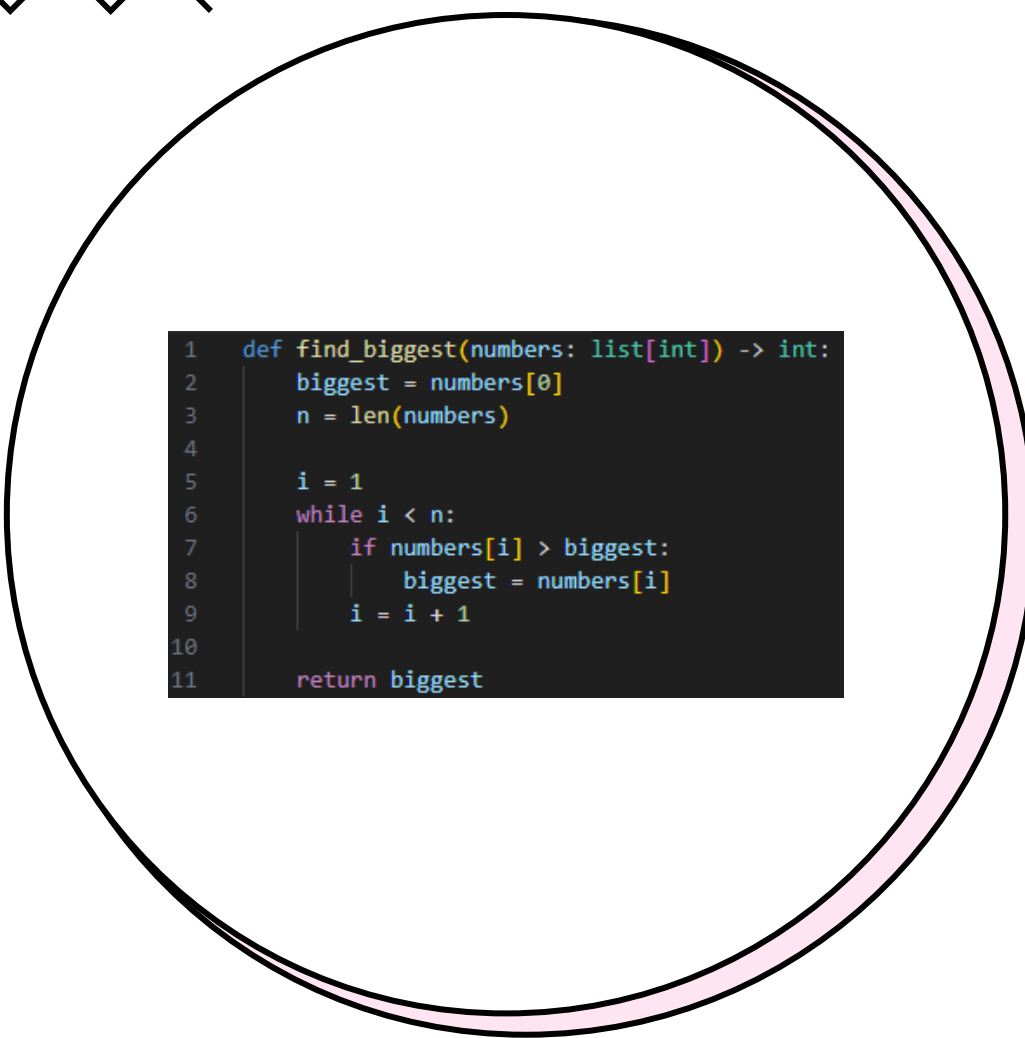


```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11     return biggest
```

- `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



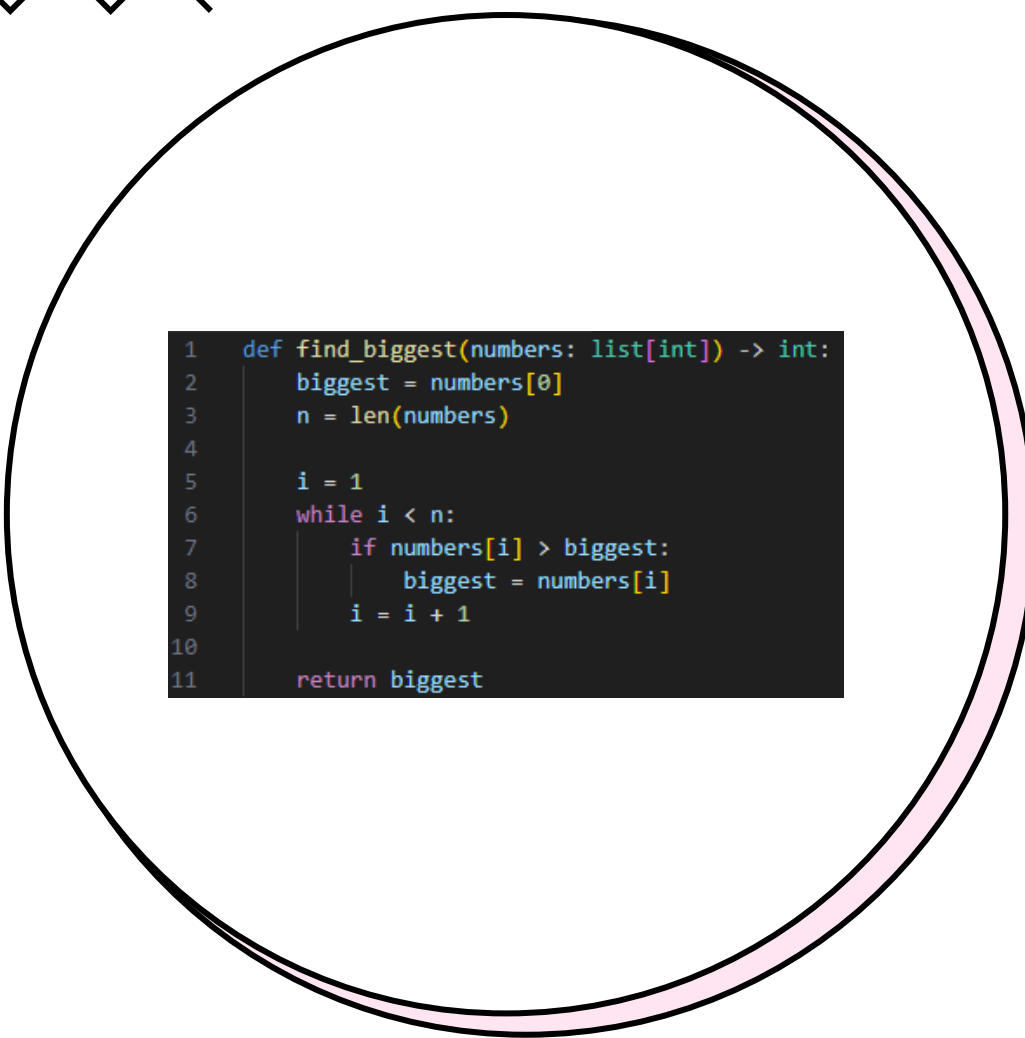
```
1 def find_biggest(numbers: list[int]) -> int:
2     biggest = numbers[0]
3     n = len(numbers)
4
5     i = 1
6     while i < n:
7         if numbers[i] > biggest:
8             biggest = numbers[i]
9             i = i + 1
10
11     return biggest
```

- `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**

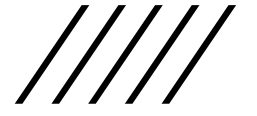




$n = 3$ elementer



```
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 scaler 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": $6 + n + 6(n - 1) = 7n$



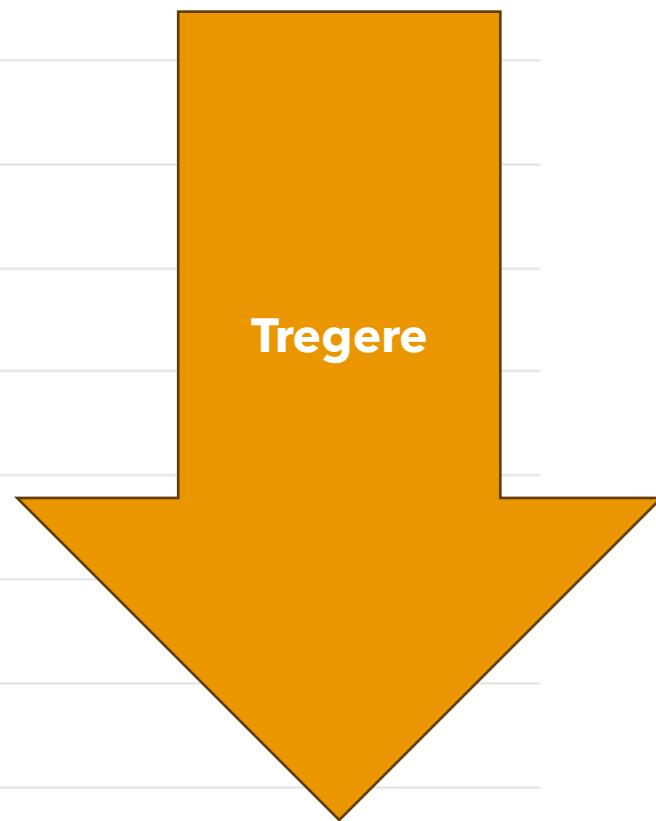
○ Stor-O-notasjon

- 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 $O(n)$ 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



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



LIVEKODING: 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 gruppetimene



Bilde: xkcd.com

