

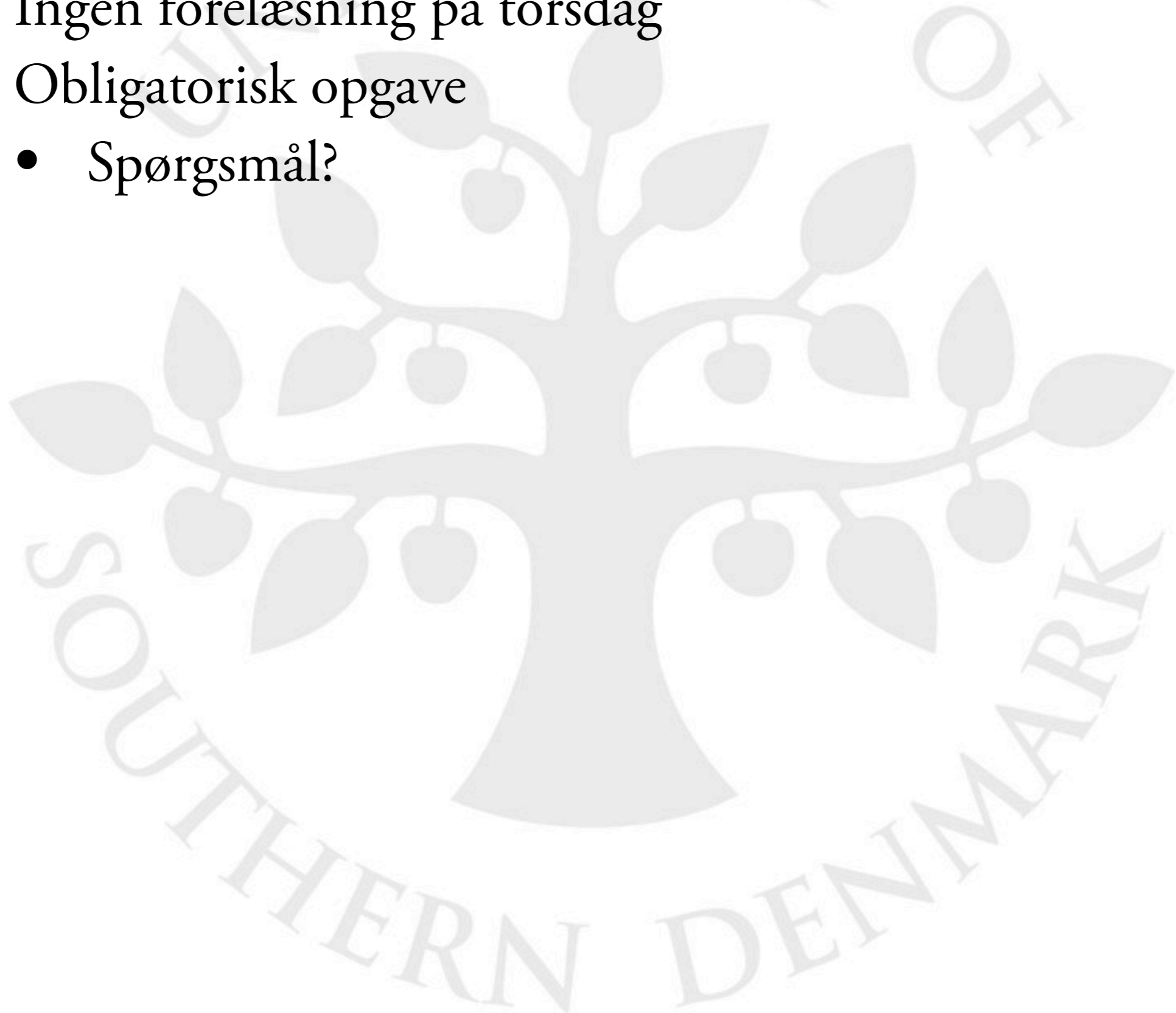


DM503

Forelæsning 5

Information

- Ingen forelæsning på torsdag
- Obligatorisk opgave
 - Spørgsmål?





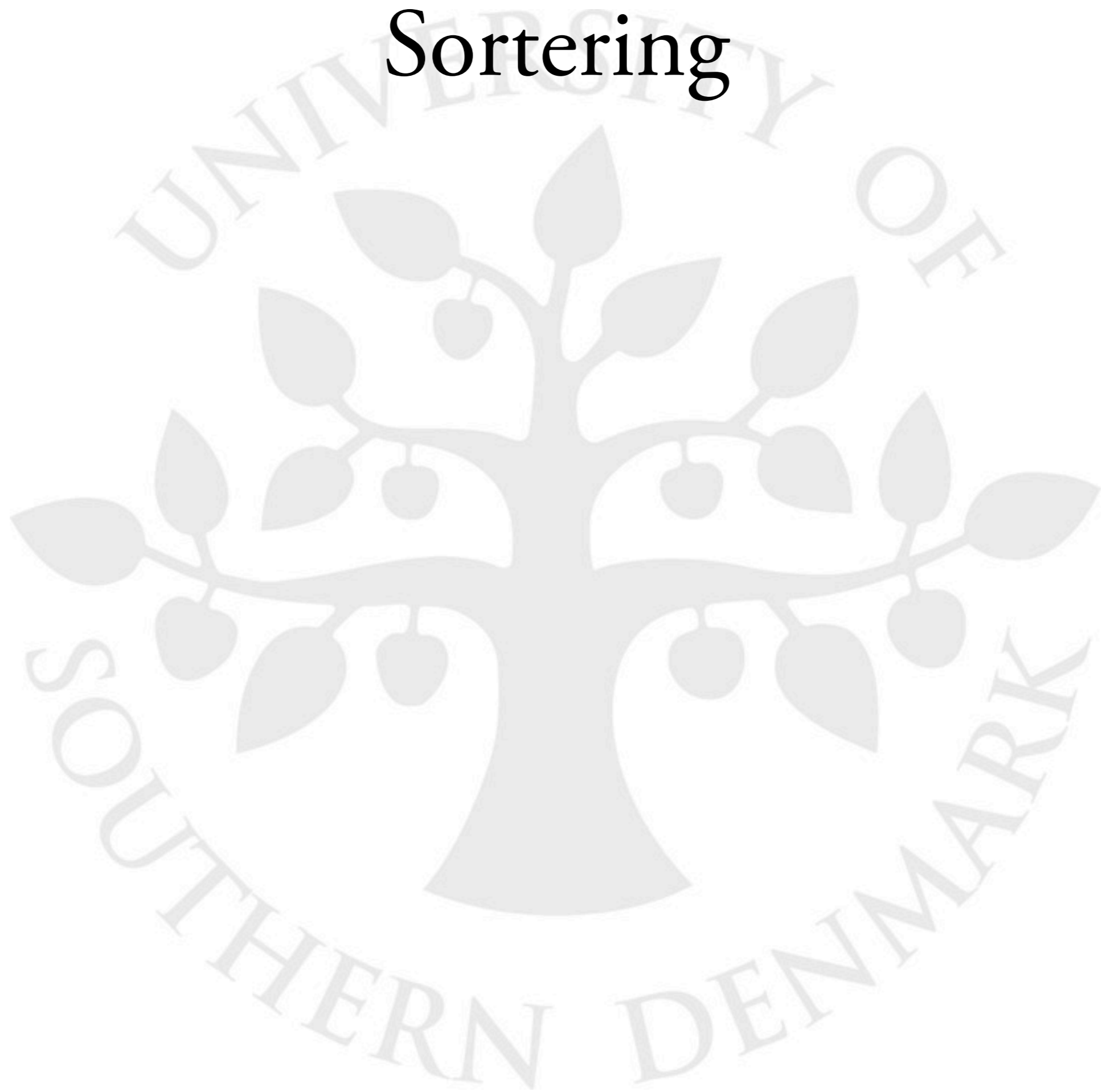
Indhold

- Introduktion til mål for programmers køretid
- Sorteringsalgoritmer
 - Udvælgelsessortering
 - Boble-sortering
 - Indsættelsessortering





Sortering



Sortering

- Eksempel på måling af algoritmers køretid



Sortering

- Eksempel på måling af algoritmers køretid
- Sortering af et array $A[0, \dots, n-1]$



Sortering

- Eksempel på måling af algoritmers køretid
- Sortering af et array $A[0, \dots, n-1]$
 - Givet et array med n elementer

42	5	13	9	1
----	---	----	---	---



Sortering

- Eksempel på måling af algoritmers køretid
- Sortering af et array $A[0, \dots, n-1]$
 - Givet et array med n elementer

42	5	13	9	1
----	---	----	---	---

- Arranger elementerne så de står i sorteret rækkefølge

1	5	9	13	42
---	---	---	----	----

Køretid



Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme



Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme
 - “Hvor hurtig er den?”



Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme
 - “Hvor hurtig er den?”
- Vi vil gerne kunne sige at algoritme A er mere effektiv end algoritme B



Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme
 - “Hvor hurtig er den?”
- Vi vil gerne kunne sige at algoritme A er mere effektiv end algoritme B
 - Bruge det til at afgøre hvilken algoritme vi vil bruge

Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme
 - “Hvor hurtig er den?”
- Vi vil gerne kunne sige at algoritme A er mere effektiv end algoritme B
 - Bruge det til at afgøre hvilken algoritme vi vil bruge
- Hvis inputtet bliver dobbelt så stort, så tager algoritme A x gange så lang tid

Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme
 - “Hvor hurtig er den?”
- Vi vil gerne kunne sige at algoritme A er mere effektiv end algoritme B
 - Bruge det til at afgøre hvilken algoritme vi vil bruge
- Hvis inputtet bliver dobbelt så stort, så tager algoritme A x gange så lang tid
- ...

Køretid

- Vi vil gerne kunne snakke om effektiviteten af en algoritme
 - “Hvor hurtig er den?”
- Vi vil gerne kunne sige at algoritme A er mere effektiv end algoritme B
 - Bruge det til at afgøre hvilken algoritme vi vil bruge
- Hvis inputtet bliver dobbelt så stort, så tager algoritme A x gange så lang tid
- ...
- Vi vil altså gerne have et mål/tal for effektiviteten af en algoritme



Køretid



Køretid

- 1. forsøg



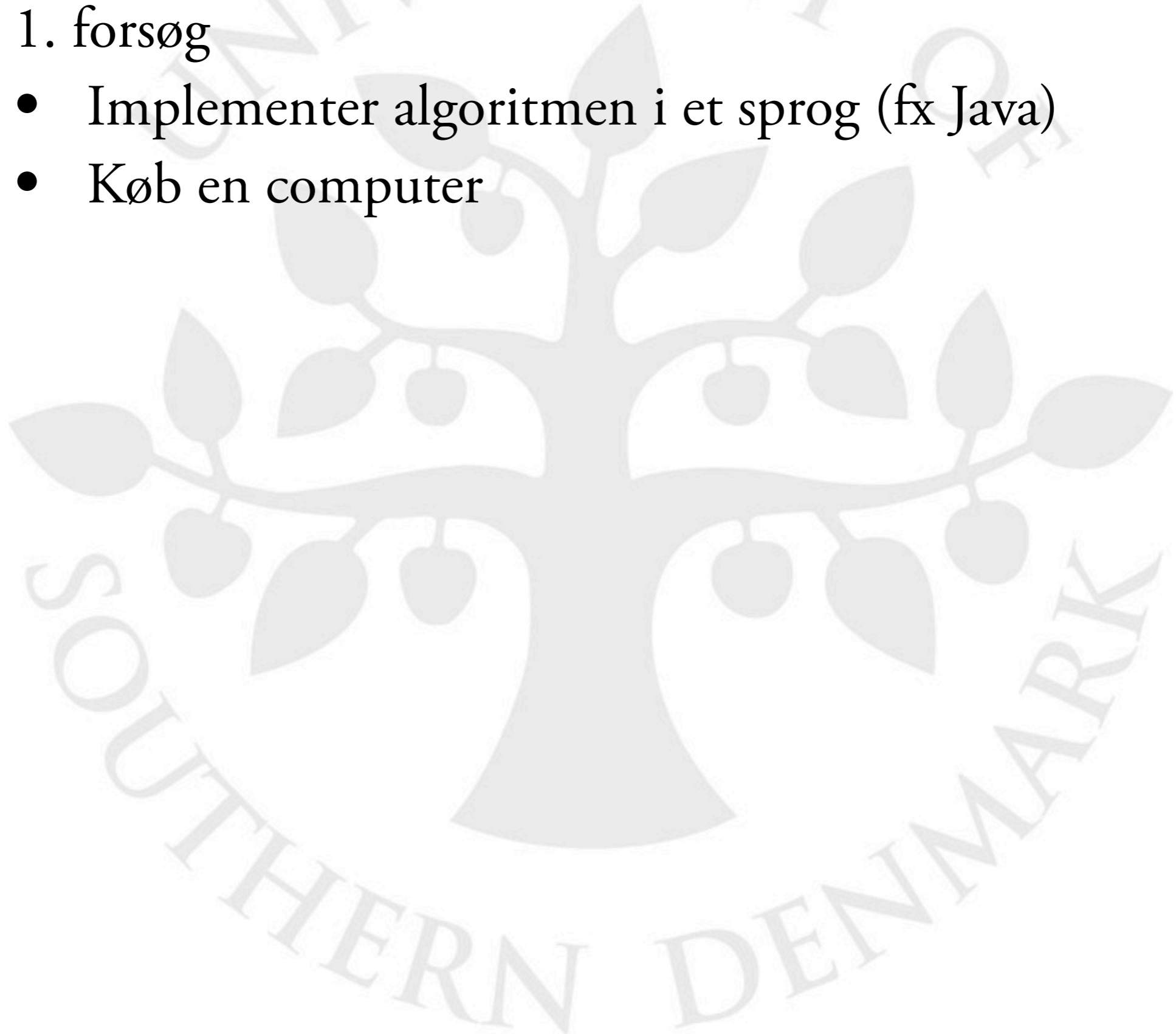
Køretid

- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)



Køretid

- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)
 - Køb en computer



Køretid

- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)
 - Køb en computer
 - Kør algoritmen med input I



Køretid

- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)
 - Køb en computer
 - Kør algoritmen med input I
 - Tag tid



Køretid

- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)
 - Køb en computer
 - Kør algoritmen med input I
 - Tag tid
 - Målet er nu den tid det tog



Køretid

- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)
 - Køb en computer
 - Kør algoritmen med input I
 - Tag tid
 - Målet er nu den tid det tog
- Godt eller skidt mål?

Køretid

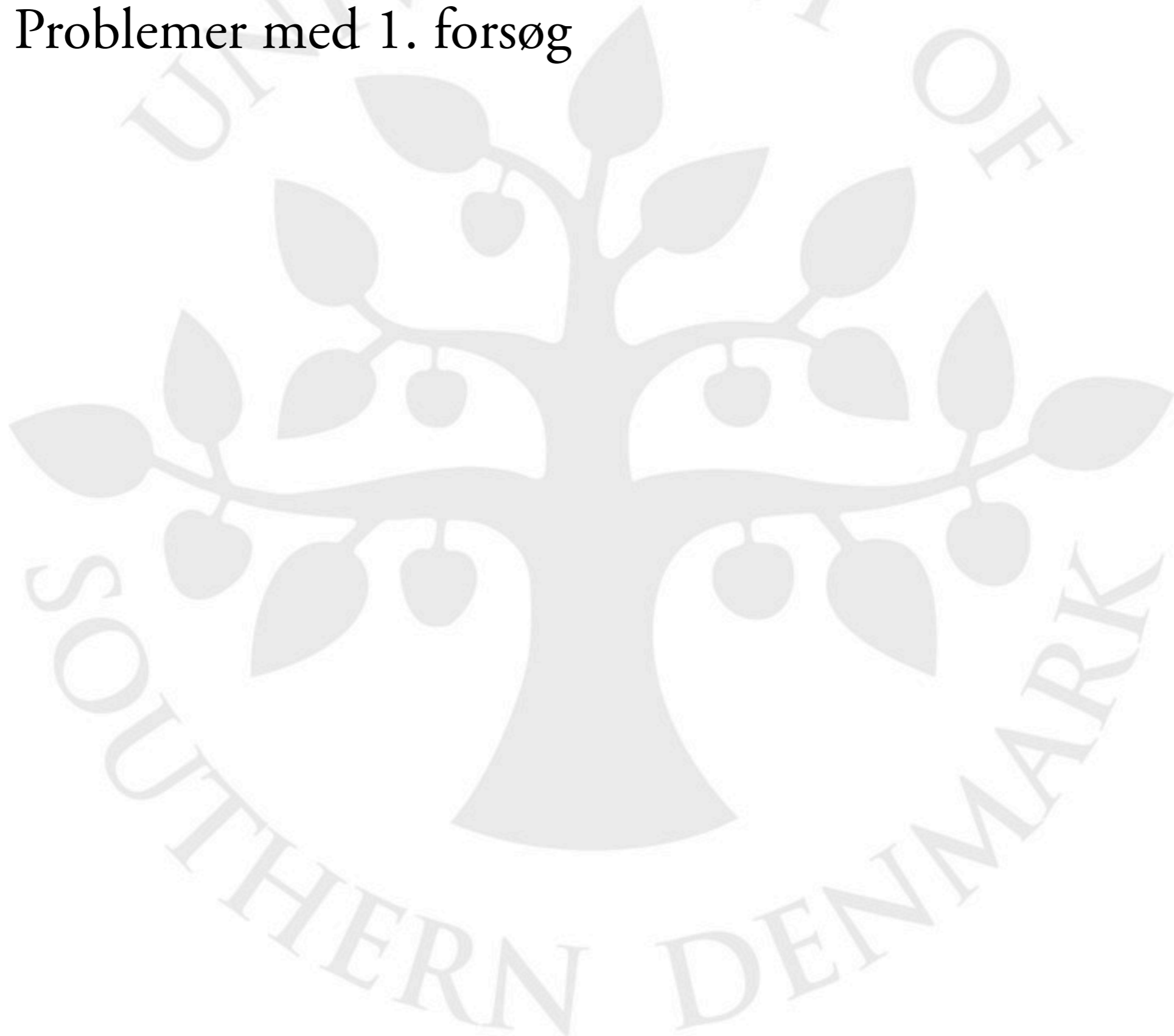
- 1. forsøg
 - Implementer algoritmen i et sprog (fx Java)
 - Køb en computer
 - Kør algoritmen med input I
 - Tag tid
 - Målet er nu den tid det tog
- Godt eller skidt mål?
 - Kan vi nu svare på de spørgsmål vi gerne ville?

Køretid



Køretid

- Problemer med 1. forsøg



Køretid

- Problemer med 1. forsøg
 - Afhængigt af input instansen I



Køretid

- Problemer med 1. forsøg
 - Afhængigt af input instansen I
 - Afhængigt af computeren



Køretid

- Problemer med 1. forsøg
 - Afhængigt af input instansen I
 - Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af implementeringen



Køretid

- Problemer med 1. forsøg
 - Afhængigt af input instansen I
 - Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af implementeringen
 - Afhængigt af det valgte sprog



Køretid

- Problemer med 1. forsøg
 - Afhængigt af input instansen I
 - Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af implementeringen
 - Afhængigt af det valgte sprog
 - ...



Køretid

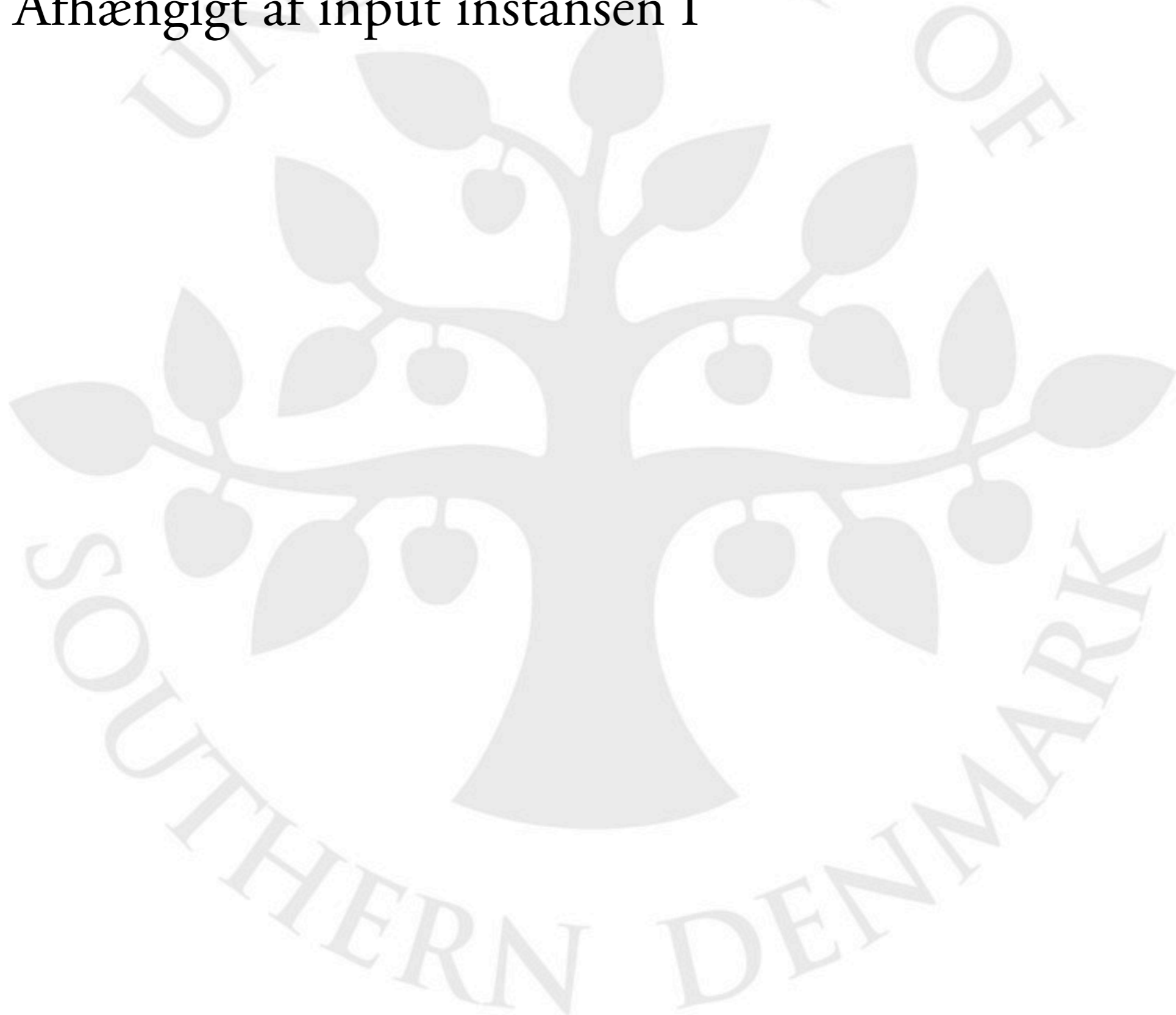
- Problemer med 1. forsøg
 - Afhængigt af input instansen I
 - Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af implementeringen
 - Afhængigt af det valgte sprog
 - ...
- Hvad gør vi så?

Køretid



Køretid

- Afhængigt af input instansen I



Køretid

- Afhængigt af input instansen I
- Prøv med flere instanser I_1, I_2, \dots, I_n



Køretid

- Afhængigt af input instansen I
- Prøv med flere instanser I_1, I_2, \dots, I_n
 - Tag gennemsnit



Køretid

- Afhængigt af input instansen I
- Prøv med flere instanser I_1, I_2, \dots, I_n
 - Tag gennemsnit
 - Find maksimum



Køretid

- Afhængigt af input instansen I
- Prøv med flere instanser I_1, I_2, \dots, I_n
 - Tag gennemsnit
 - Find maksimum
- Problemet?



Køretid

- Afhængigt af input instansen I
- Prøv med flere instanser I_1, I_2, \dots, I_n
 - Tag gennemsnit
 - Find maksimum
- Problemet?
 - Oftest er der uendeligt mange mulige instanser

Køretid

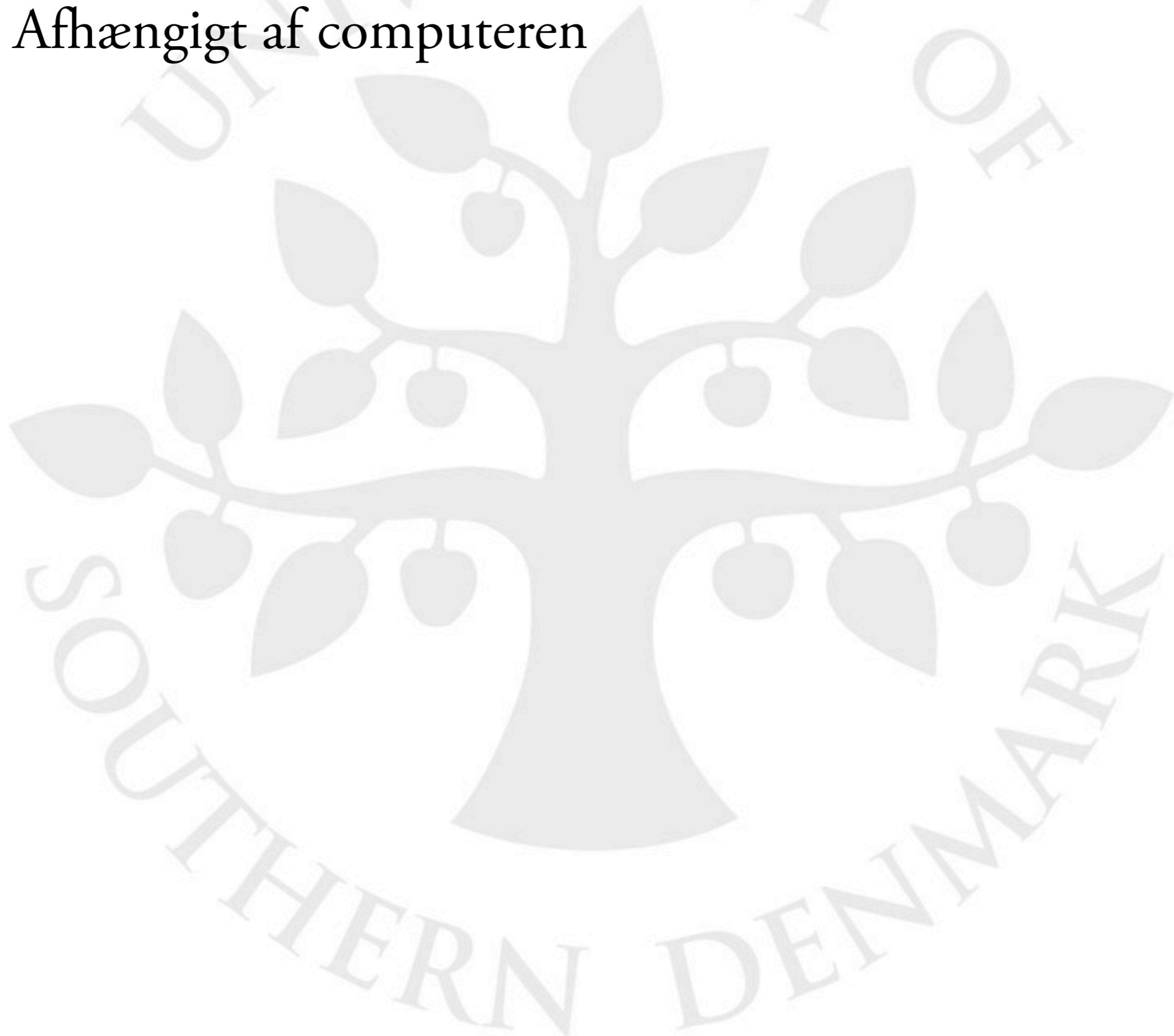
- Afhængigt af input instansen I
- Prøv med flere instanser I_1, I_2, \dots, I_n
 - Tag gennemsnit
 - Find maksimum
- Problemet?
 - Oftest er der uendeligt mange mulige instanser
 - Der findes uendeligt mange lister man kan finde på at ville sortere

Køretid



Køretid

- Afhængigt af computeren



Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)



Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)



Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)
 - Afhængigt af operativsystemet



Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)
 - Afhængigt af operativsystemet
 - Afhængigt af hvilke andre programmer der kører



Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)
 - Afhængigt af operativsystemet
 - Afhængigt af hvilke andre programmer der kører
 - ...



Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)
 - Afhængigt af operativsystemet
 - Afhængigt af hvilke andre programmer der kører
 - ...
- Afhængigt af sproget og implementering

Køretid

- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)
 - Afhængigt af operativsystemet
 - Afhængigt af hvilke andre programmer der kører
 - ...
- Afhængigt af sproget og implementering
 - Rigtigt mange forskellige sprog

Køretid

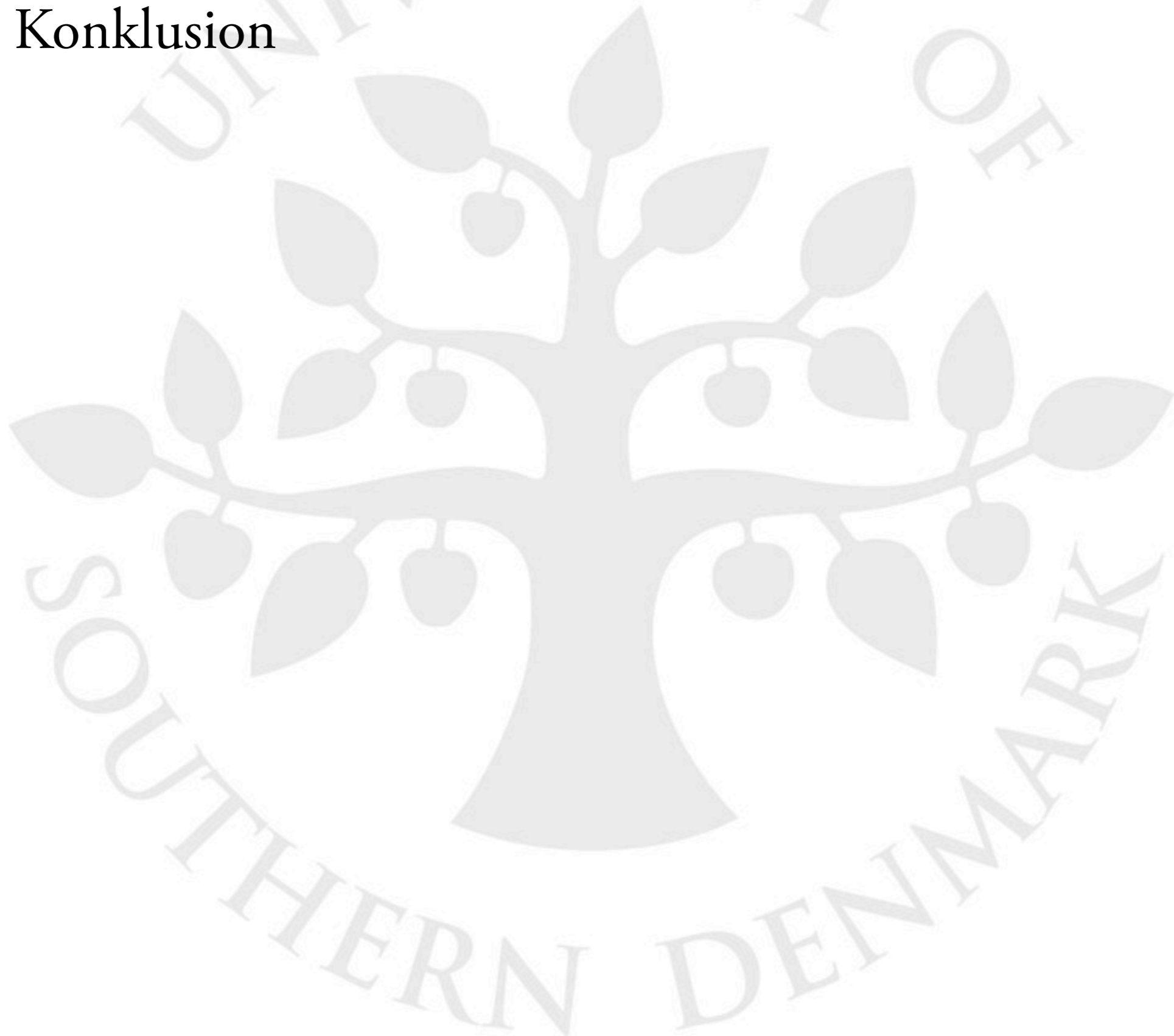
- Afhængigt af computeren
 - Afhængigt af hastighed (klokkfrekvens)
 - Afhængigt af hukommelsen (RAM, cache, ...)
 - Afhængigt af operativsystemet
 - Afhængigt af hvilke andre programmer der kører
 - ...
- Afhængigt af sproget og implementering
 - Rigtigt mange forskellige sprog
 - Uendeligt mange måder at implementere samme algoritme på

Køretid



Køretid

- Konklusion



Køretid

- Konklusion
 - Vi kan ikke basere et mål for effektiviteten af en algoritme på målinger af hvor hurtigt en konkret implementering løser en række konkrete instanser



Køretid

- Konklusion
 - Vi kan ikke basere et mål for effektiviteten af en algoritme på målinger af hvor hurtigt en konkret implementering løser en række konkrete instanser
- Hvad gør vi så?!?



Køretid



Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt



Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer



Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I



Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I
 - Matematisk kan vi sagtens håndtere uendeligt mange instanser



Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I
 - Matematisk kan vi sagtens håndtere uendeligt mange instanser
 - Afhængigt af computeren, implementationen og det valgte sprog

Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I
 - Matematisk kan vi sagtens håndtere uendeligt mange instanser
 - Afhængigt af computeren, implementationen og det valgte sprog
 - Matematisk kan vi forestille os algoritmen (ikke en implementering) på en abstrakt computer

Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I
 - Matematisk kan vi sagtens håndtere uendeligt mange instanser
 - Afhængigt af computeren, implementationen og det valgte sprog
 - Matematisk kan vi forestille os algoritmen (ikke en implementering) på en abstrakt computer
- Skaber nyt problem, hvilket?

Køretid

- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I
 - Matematisk kan vi sagtens håndtere uendeligt mange instanser
 - Afhængigt af computeren, implementationen og det valgte sprog
 - Matematisk kan vi forestille os algoritmen (ikke en implementering) på en abstrakt computer
- Skaber nyt problem, hvilket?
 - Får et teoretisk mål

Køretid

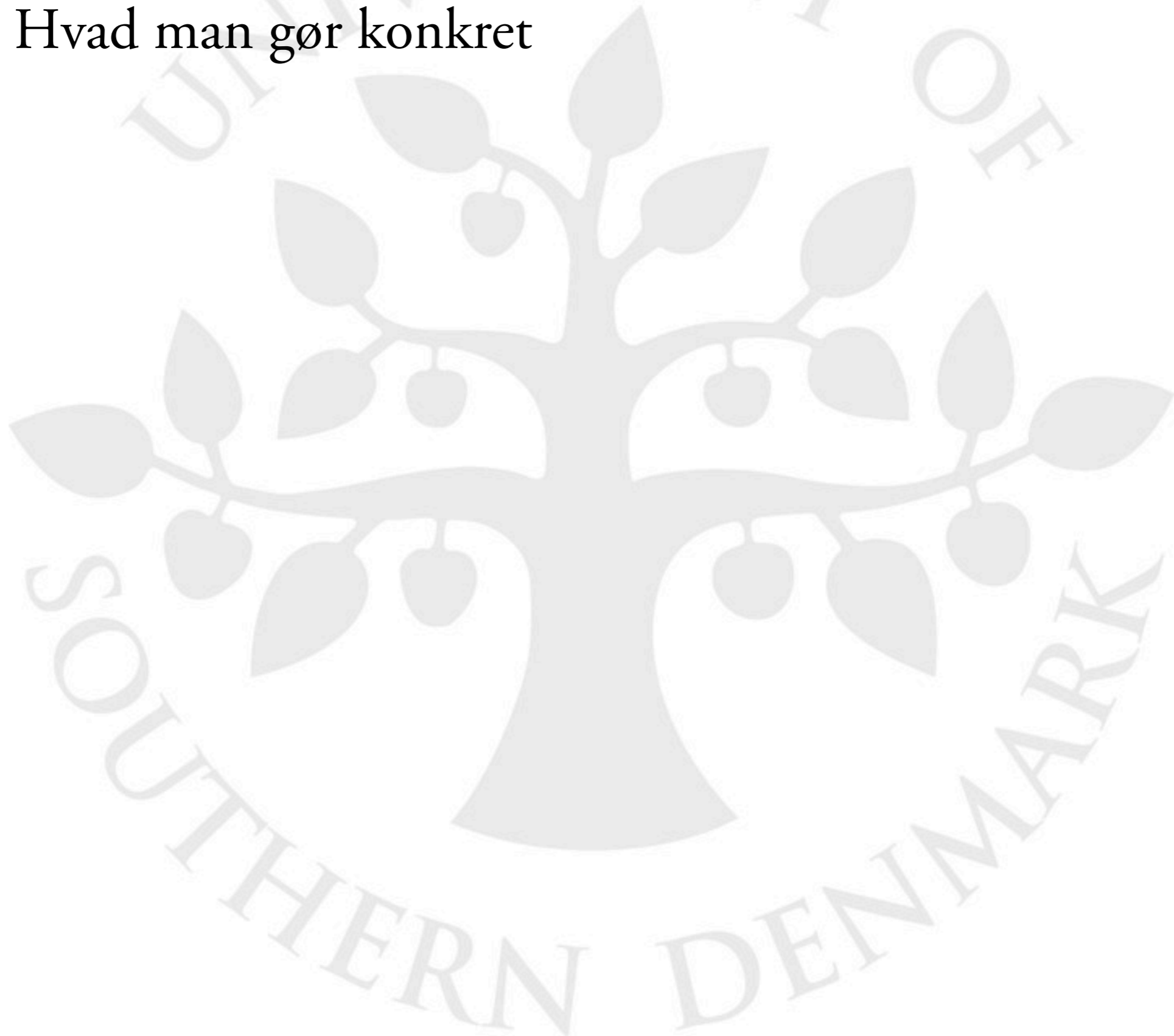
- Kig på algoritmens effektivitet fra et teoretisk synspunkt
- Løser alle ovenstående problemer
 - Afhængigt af input instansen I
 - Matematisk kan vi sagtens håndtere uendeligt mange instanser
 - Afhængigt af computeren, implementationen og det valgte sprog
 - Matematisk kan vi forestille os algoritmen (ikke en implementering) på en abstrakt computer
- Skaber nyt problem, hvilket?
 - Får et teoretisk mål
 - Skulle helst sige noget om virkeligheden

Køretid



Køretid

- Hvad man gør konkret



Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)



Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen



Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen
- Operationen skal være fundamental for problemet



Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen
- Operationen skal være fundamental for problemet
 - Antallet af gange den udføres skal være proportional med det totale antal udførte operationer



Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen
- Operationen skal være fundamental for problemet
 - Antallet af gange den udføres skal være proportional med det totale antal udførte operationer
- DM507

Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen
- Operationen skal være fundamental for problemet
 - Antallet af gange den udføres skal være proportional med det totale antal udførte operationer
 - DM507
- Tæl hvor mange gange operationen bliver udført som funktion af inputets størrelse

Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen
- Operationen skal være fundamental for problemet
 - Antallet af gange den udføres skal være proportional med det totale antal udførte operationer
 - DM507
- Tæl hvor mange gange operationen bliver udført som funktion af inputets størrelse
 - I værste tilfælde (worst-case analysis)

Køretid

- Hvad man gør konkret
- Kig på algoritmen (IKKE en implementering)
- Vælg en karakteristisk operation for algoritmen
- Operationen skal være fundamental for problemet
 - Antallet af gange den udføres skal være proportional med det totale antal udførte operationer
 - DM507
- Tæl hvor mange gange operationen bliver udført som funktion af inputets størrelse
 - I værste tilfælde (worst-case analysis)
 - I gennemsnit (average-case analysis)

Køretid



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet
Gang to matricer sammen	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet
Gang to matricer sammen	Dimensionerne af de to matricer



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet
Gang to matricer sammen	Dimensionerne af de to matricer
Sorter et array	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet
Gang to matricer sammen	Dimensionerne af de to matricer
Sorter et array	Antallet af elementer i arrayet



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet
Gang to matricer sammen	Dimensionerne af de to matricer
Sorter et array	Antallet af elementer i arrayet
Gennemløb af et træ	



Køretid

- Eksempler på karakteristisk operationer

Problem	Operation
Find x i array	Sammenligning af x og en indgang i arrayet
Gang to matricer sammen	Multiplikation af to indgange (eller multiplikation og addition)
Sorter et array	Sammenligning af to indgange i arrayet
Gennemløb af et træ	At følge én kant i træet

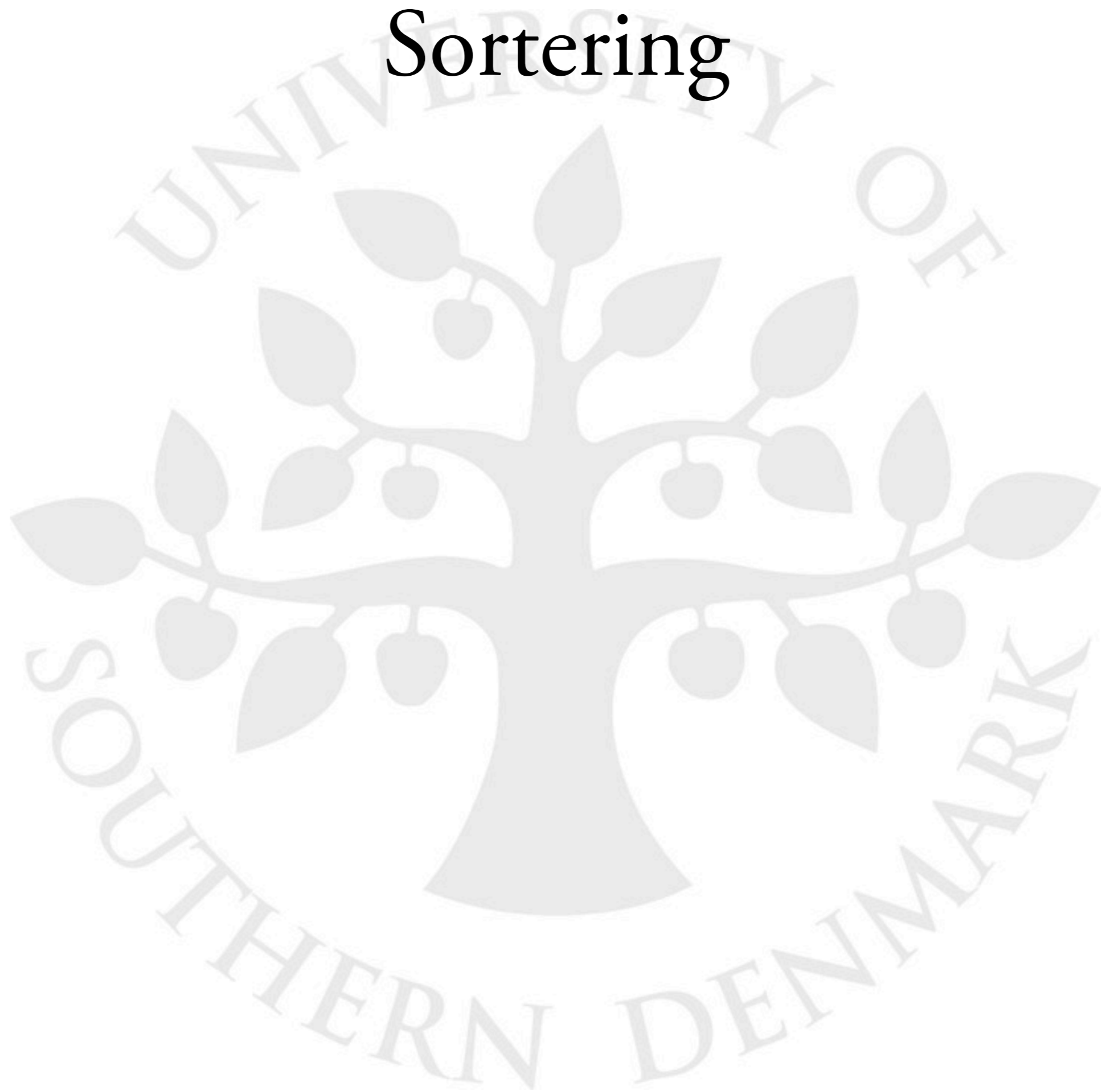
- Eksempler på inputets størrelse

Problem	Størrelsen af input
Find x i array	Antallet af elementer i arrayet
Gang to matricer sammen	Dimensionerne af de to matricer
Sorter et array	Antallet af elementer i arrayet
Gennemløb af et træ	Antallet af knuder i træet



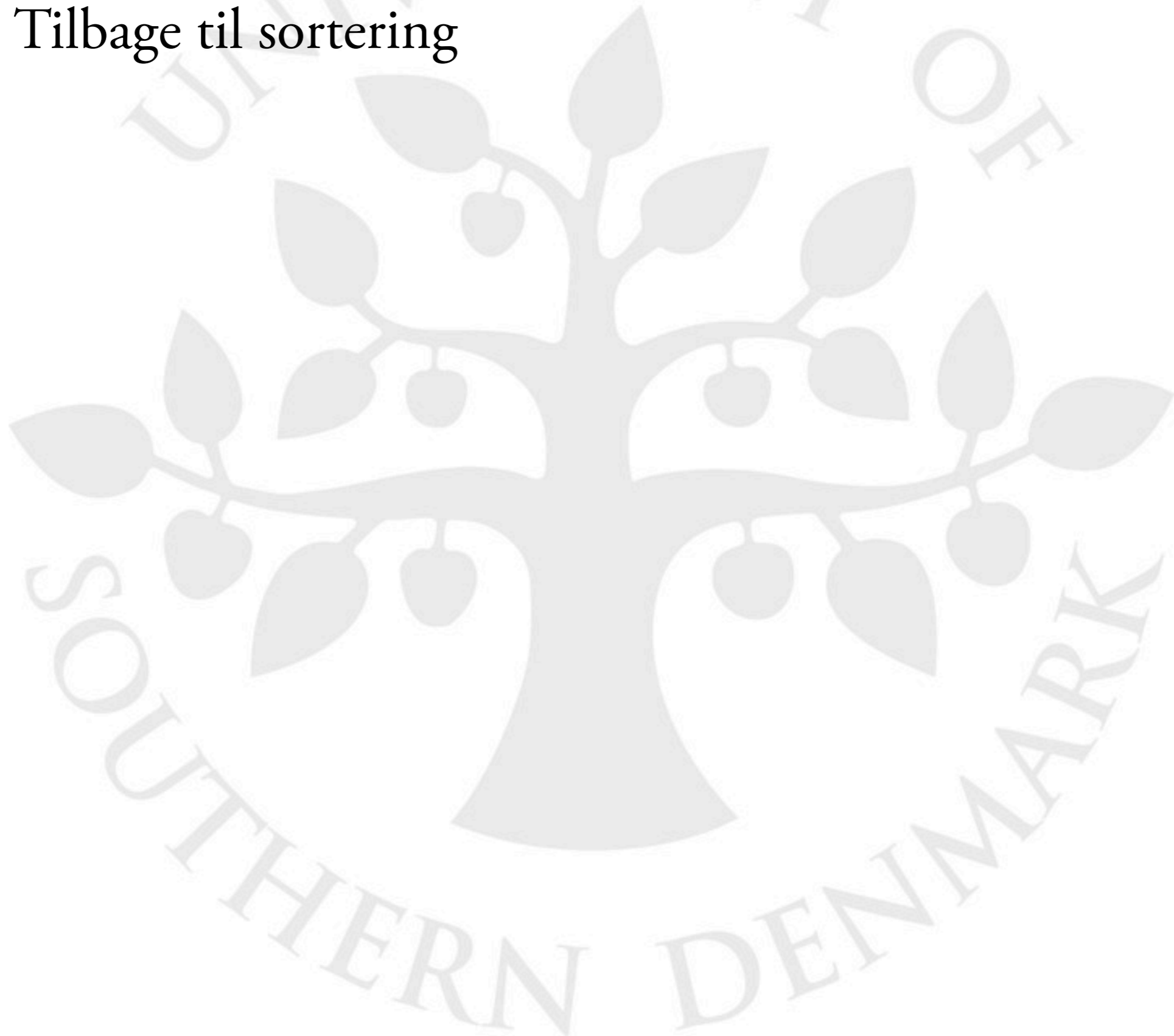


Sortering



Sortering

- Tilbage til sortering



Sortering

- Tilbage til sortering
- Tre algoritmer
 - Udvalgessortering
 - Boble-sortering
 - Indsættelsessortering



Udvælgelsessortering



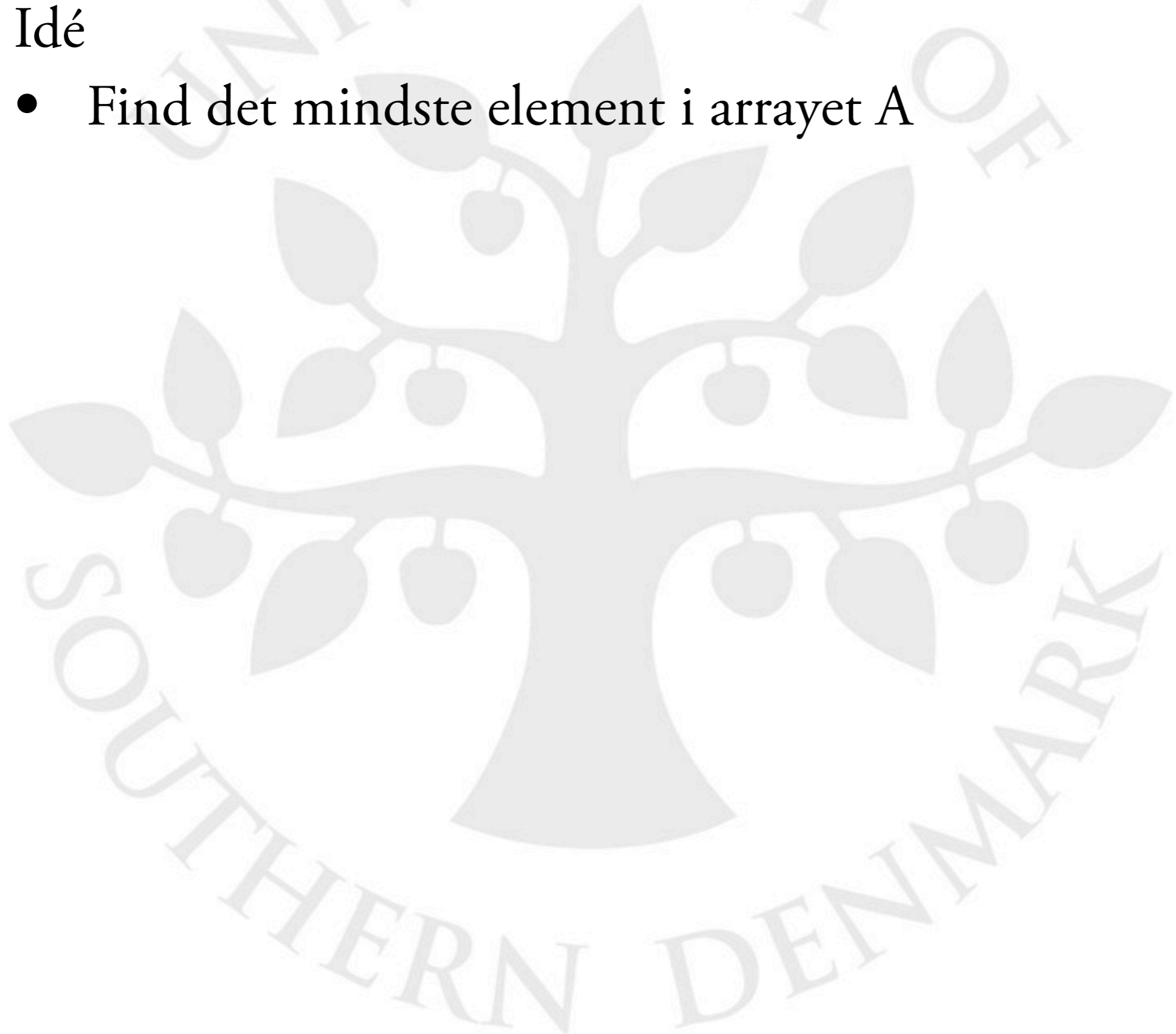
Udvælgelsessortering

- Idé



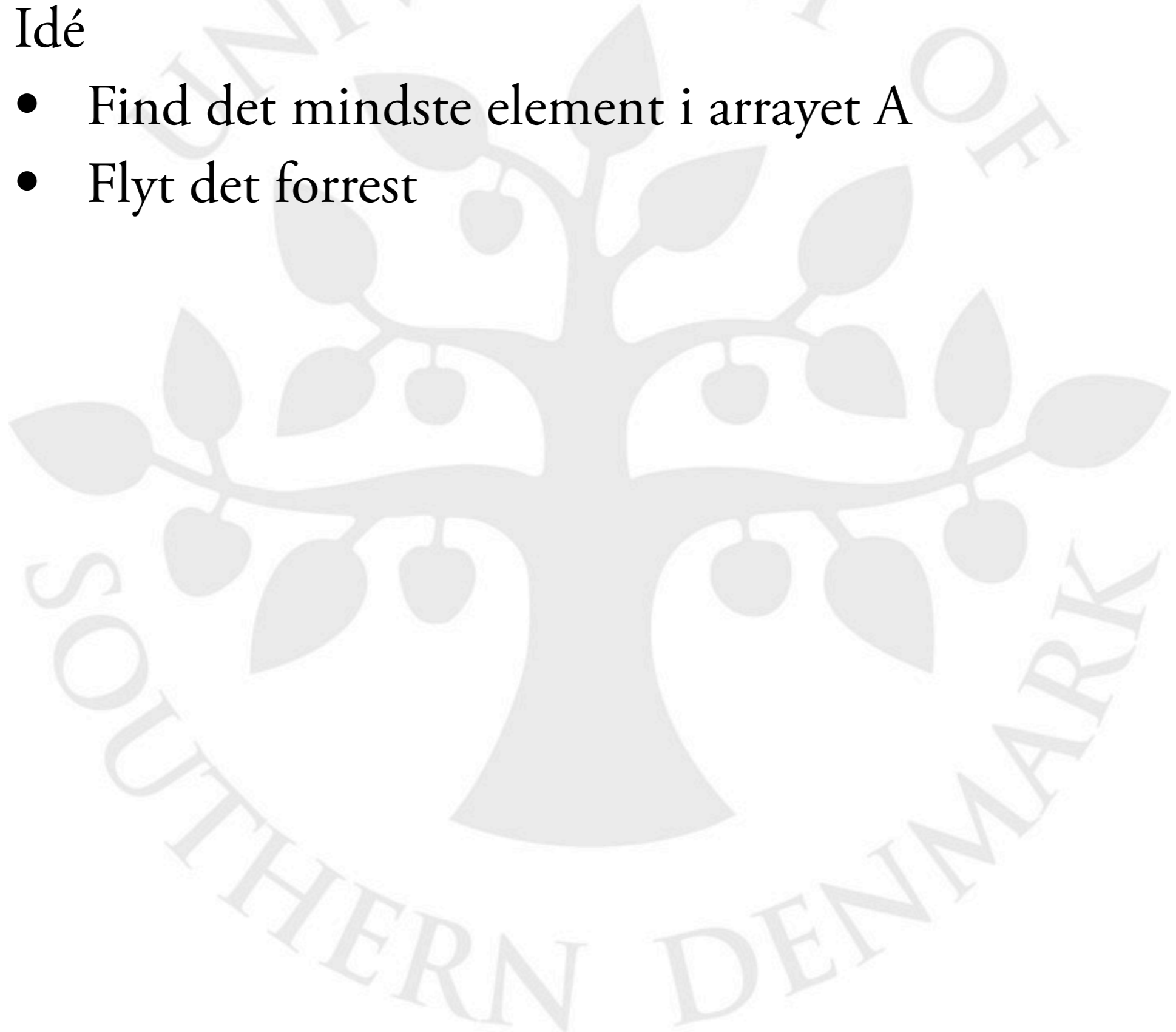
Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A



Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest



Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A



Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest



Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest
 - ...

Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest
 - ...
- Hmm... lidt svært at afgøre om et element er “næst-mindst”

Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest
 - ...
- Hmm... lidt svært at afgøre om et element er “næst-mindst”
 - Hvis det mindste element er forrest ($A[0]$)

Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest
 - ...
- Hmm... lidt svært at afgøre om et element er “næst-mindst”
 - Hvis det mindste element er forrest ($A[0]$)
 - så er det næste-mindste element i arrayet A

Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest
 - ...
- Hmm... lidt svært at afgøre om et element er “næst-mindst”
 - Hvis det mindste element er forrest ($A[0]$)
 - så er det næste-mindste element i arrayet A
 - det mindste elemente i del-arrayet $A[1, \dots, n-1]$

Udvælgelsessortering

- Idé
 - Find det mindste element i arrayet A
 - Flyt det forrest
 - Find det næst-mindste element i arrayet A
 - Flyt det næst-forrest
 - ...
- Hmm... lidt svært at afgøre om et element er “næst-mindst”
 - Hvis det mindste element er forrest ($A[0]$)
 - så er det næste-mindste element i arrayet A
 - det mindste elemente i del-arrayet $A[1, \dots, n-1]$
- Dvs. skal bare kunne finde det mindste element i et array

Udvælgelsessortering



Udvælgelsessortering

- Find det mindste element i et array $A[0, \dots, n-1]$



Udvælgelsessortering

- Find det mindste element i et array $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```



Udvælgelsessortering

- Find det mindste element i et array $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Find det mindste element i et del-array $A[i, \dots, n-1]$



Udvælgelsessortering

- Find det mindste element i et array $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Find det mindste element i et del-array $A[i, \dots, n-1]$

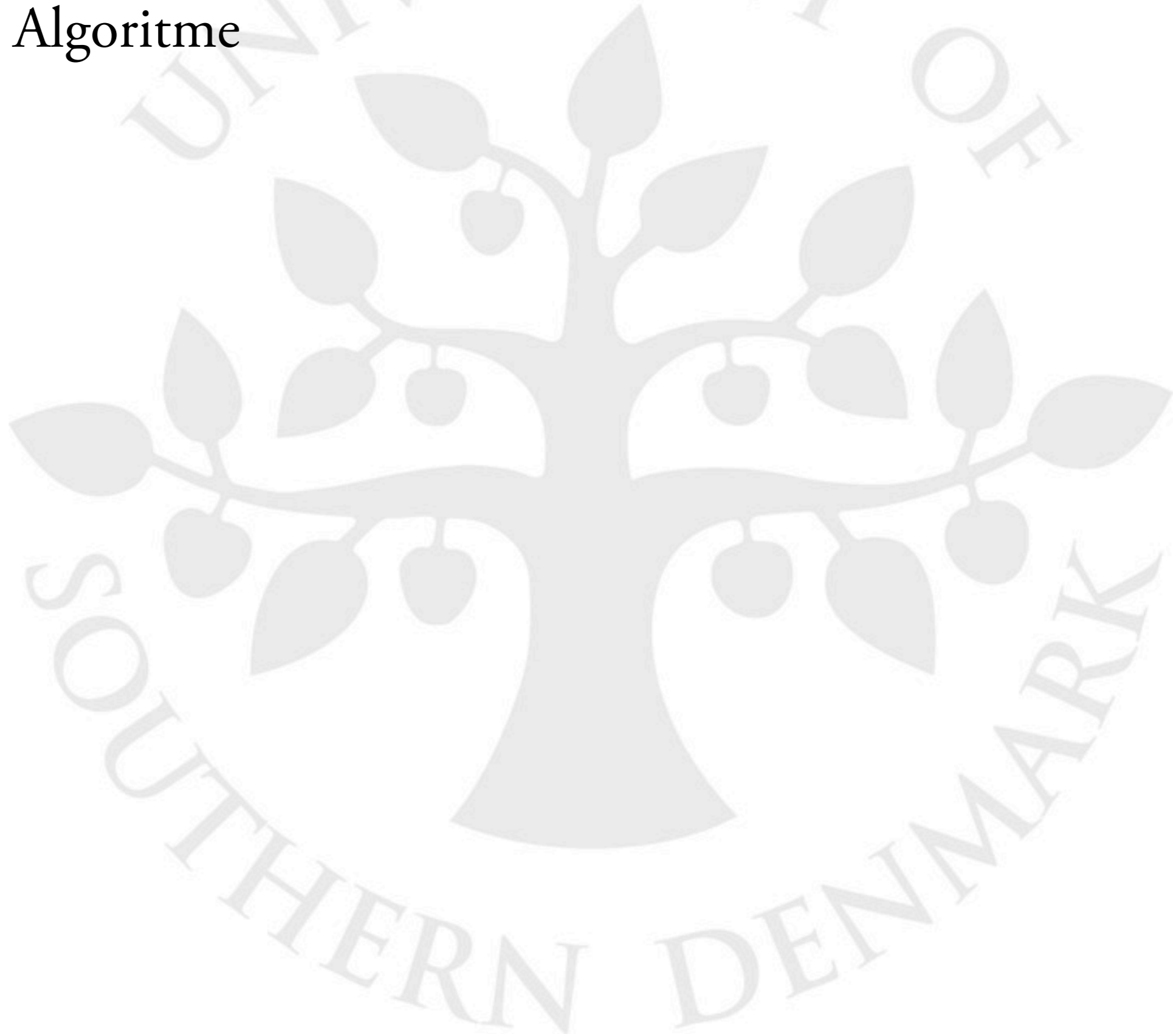
```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

Udvælgelsessortering



Udvælgelsessortering

- Algoritme



Udvælgelsessortering

- Algoritme

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

min



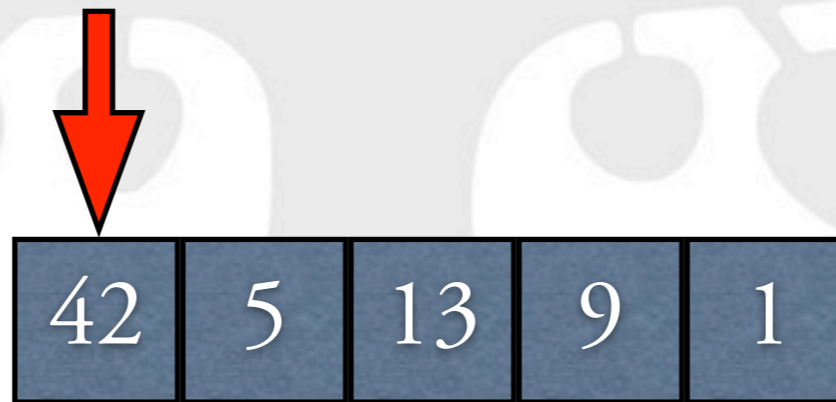
i

Udvælgelsessortering

- Algoritme

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

min



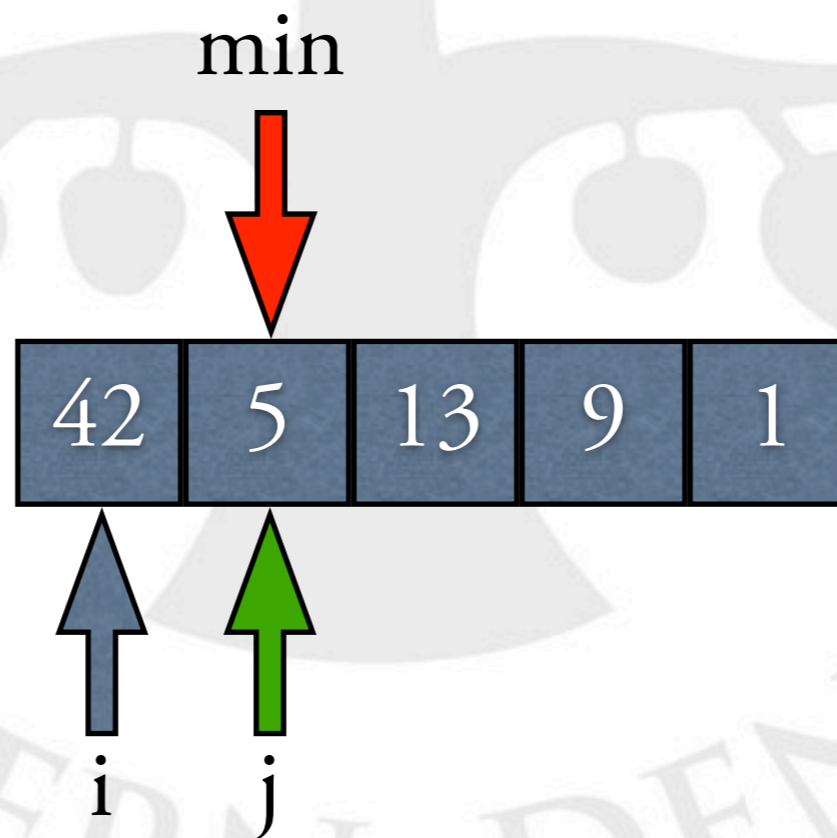
i

j

Udvælgelsessortering

- Algoritme

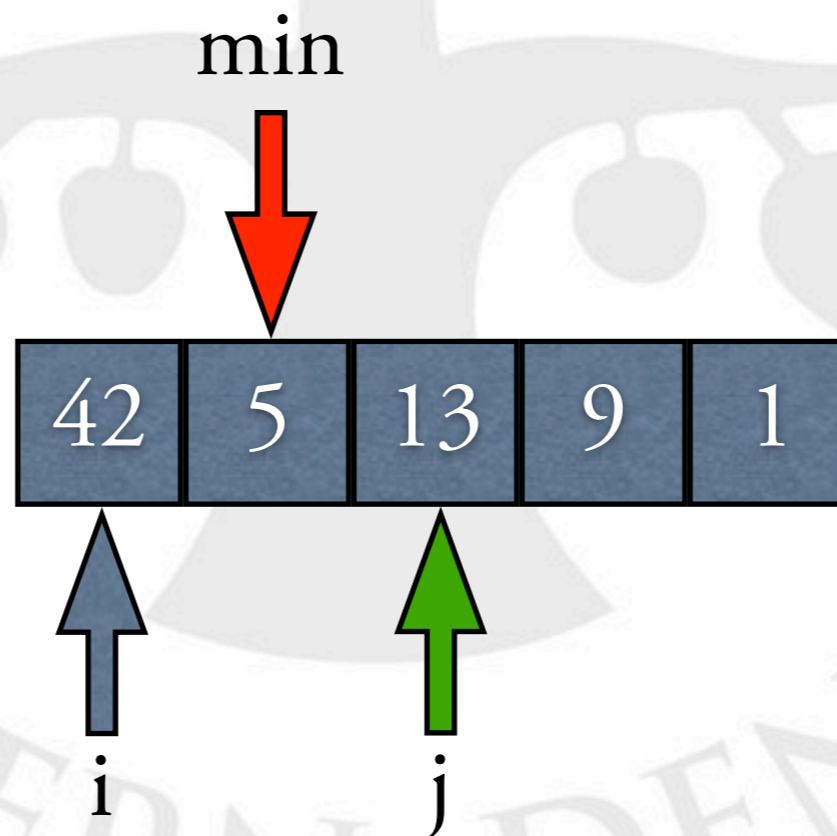
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

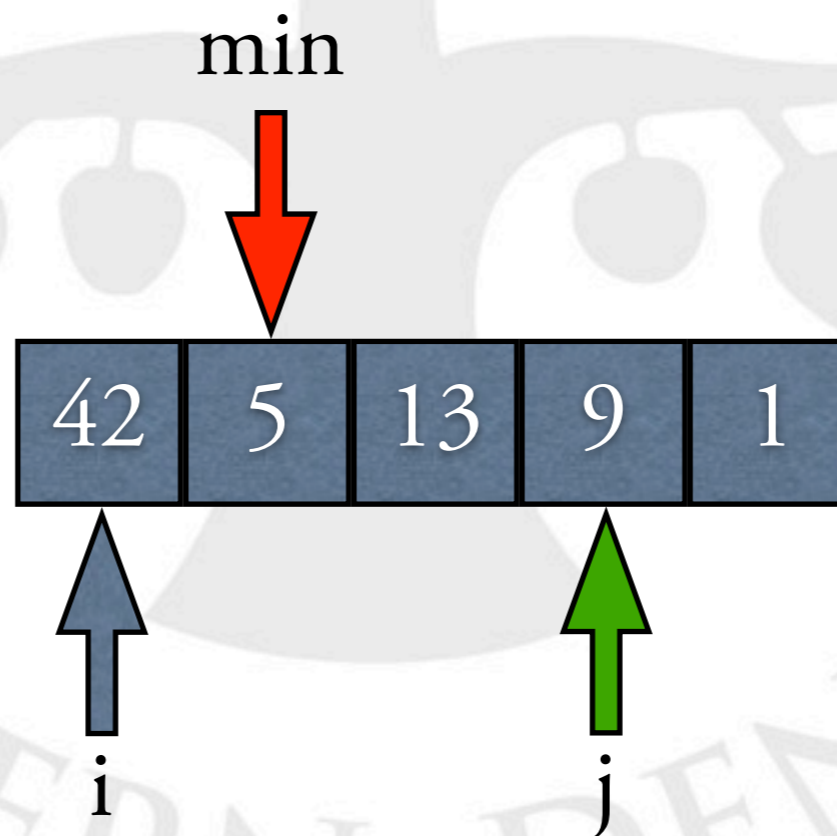
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

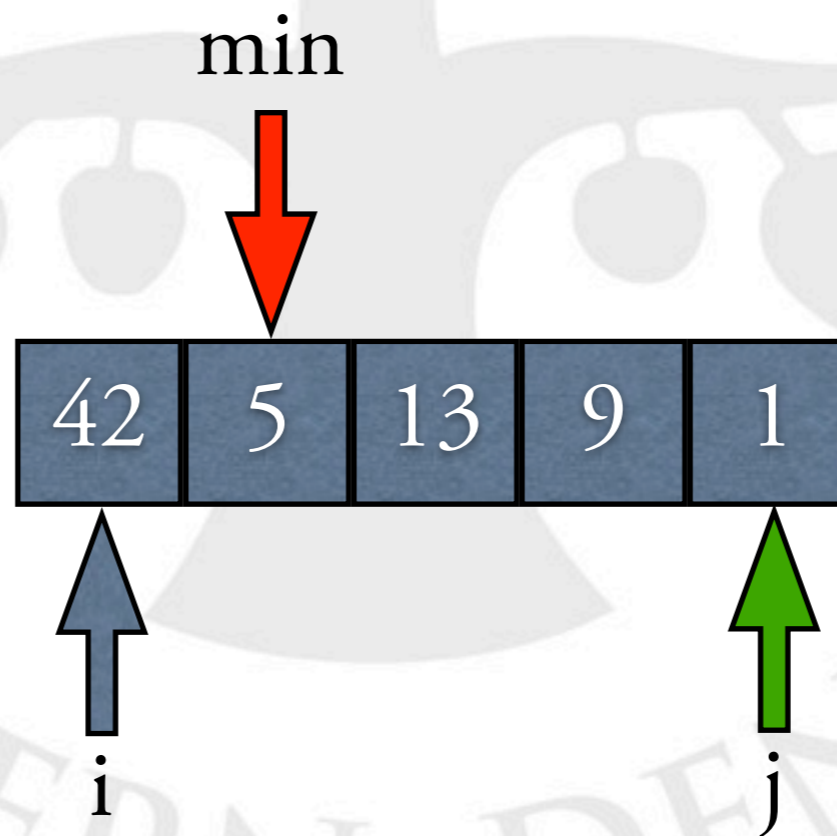
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

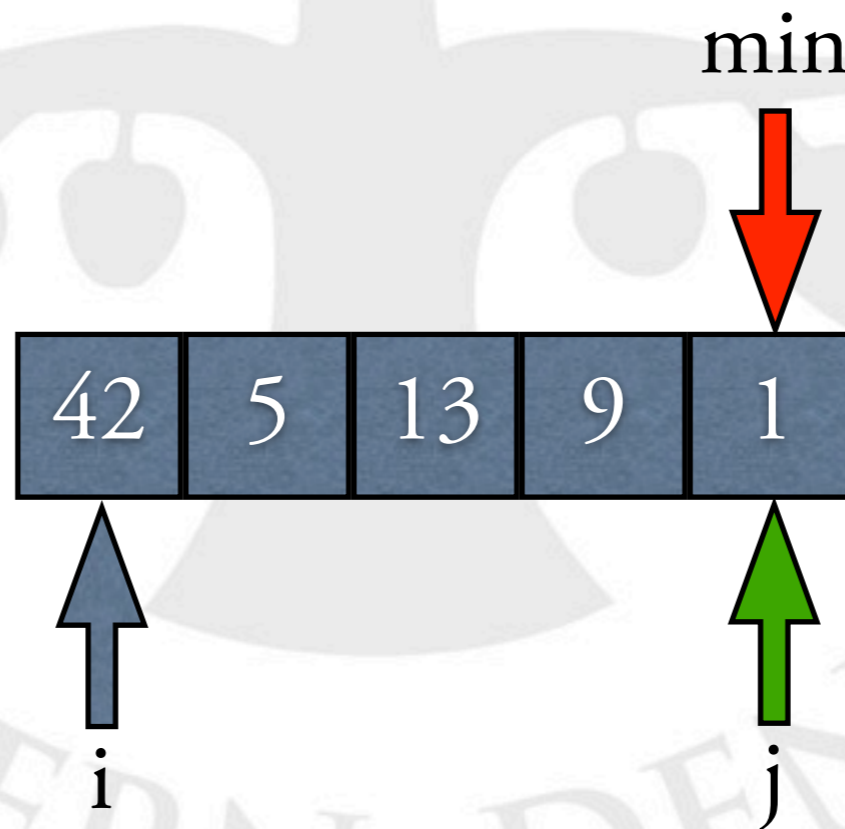
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

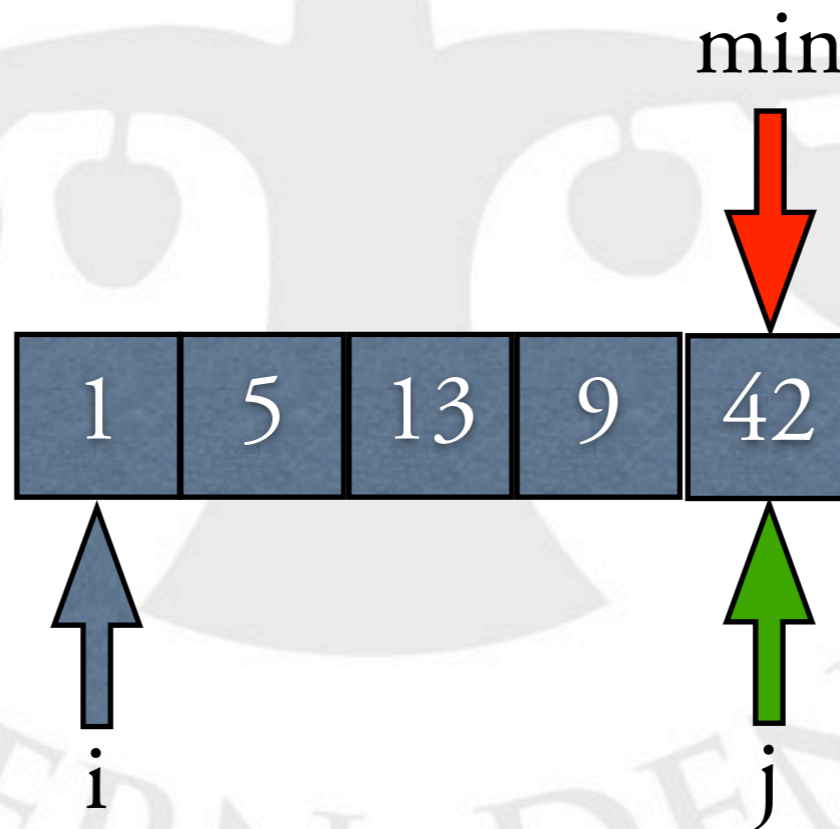
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

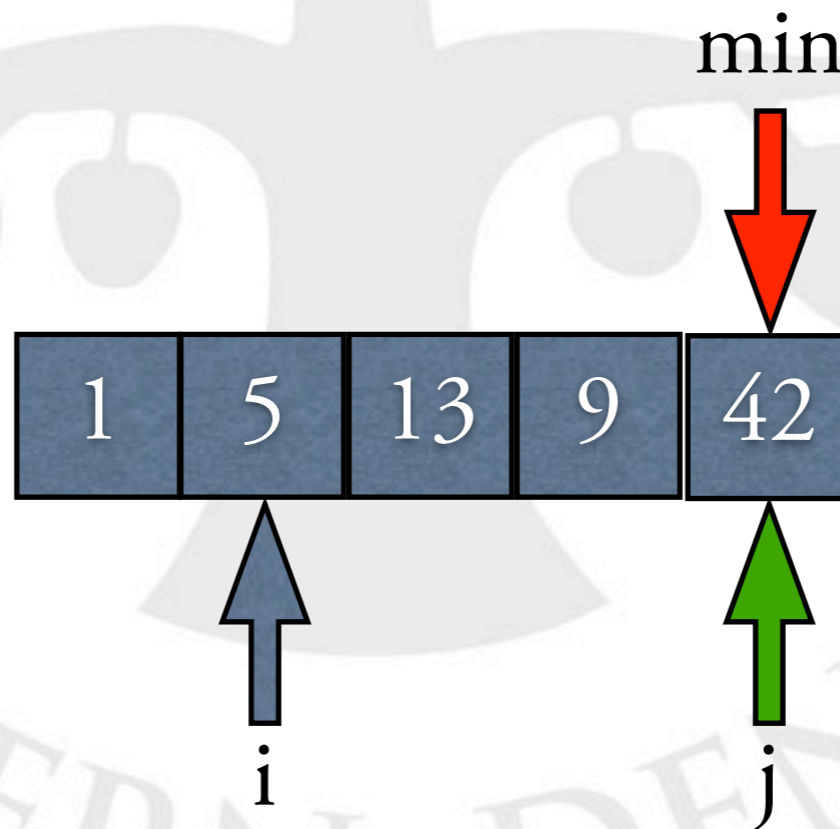
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

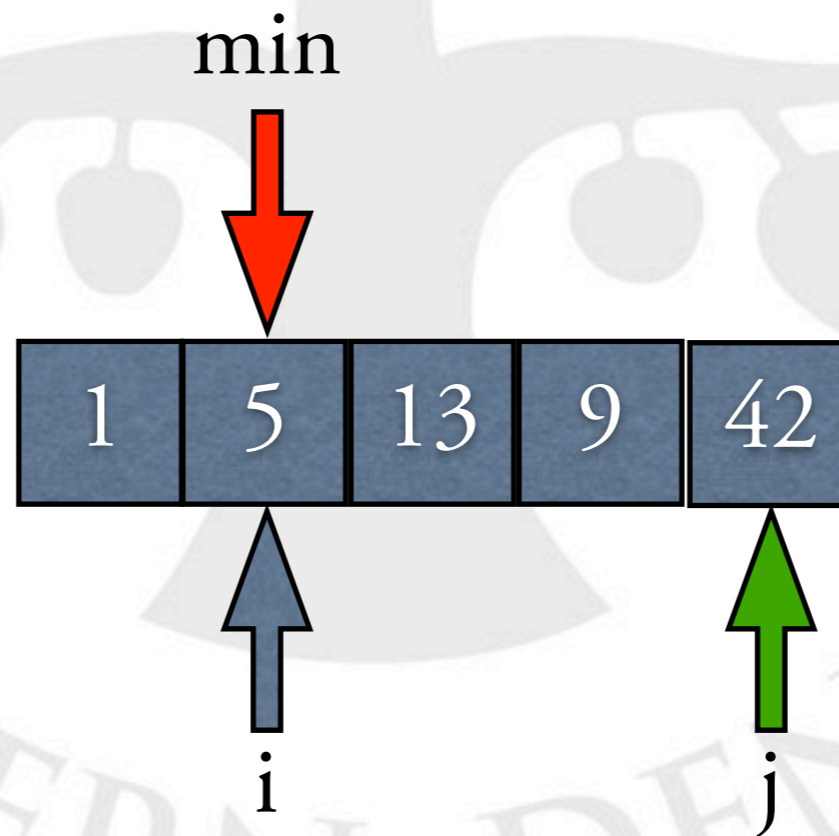
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

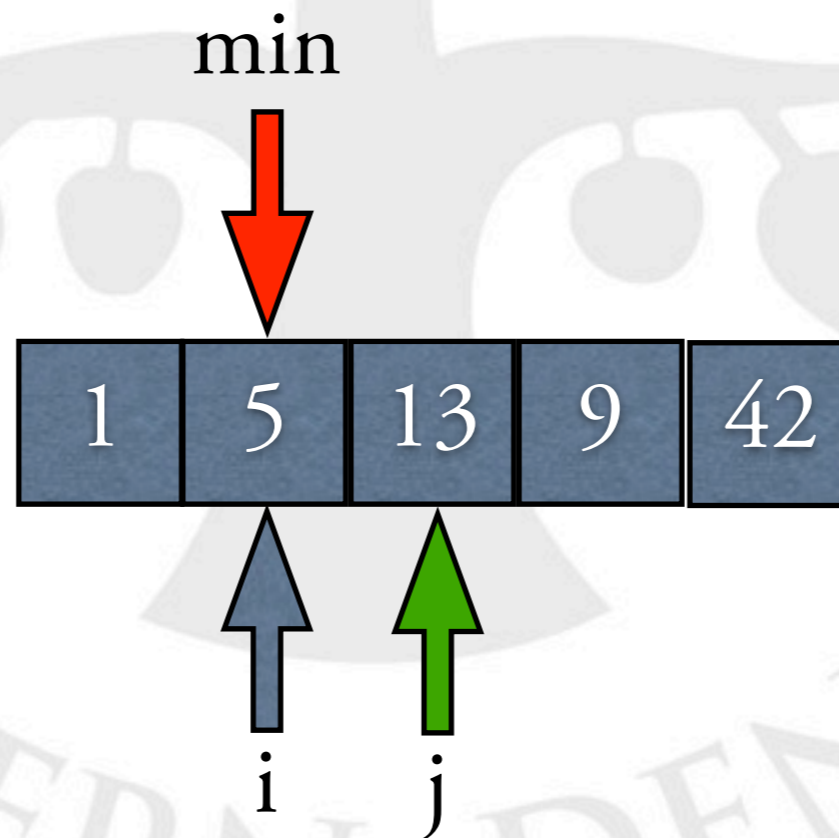
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

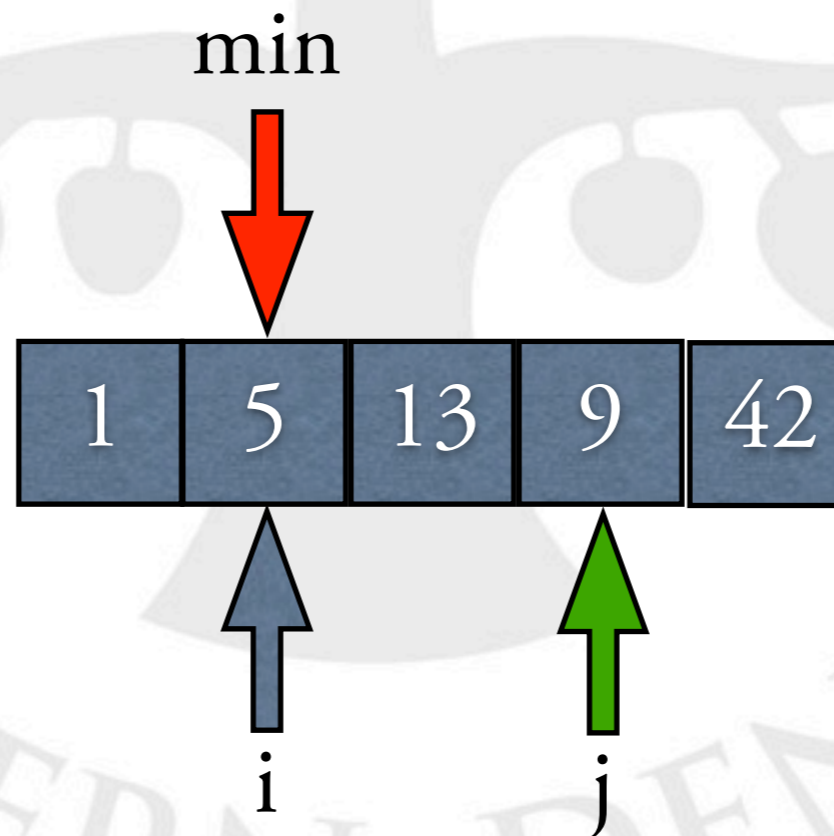
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

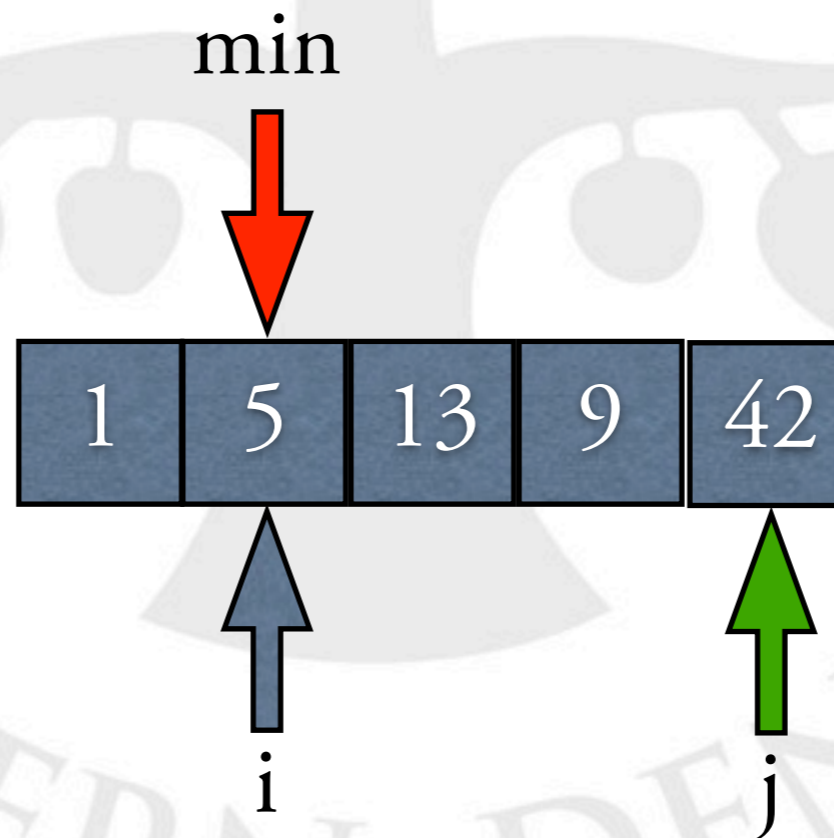
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

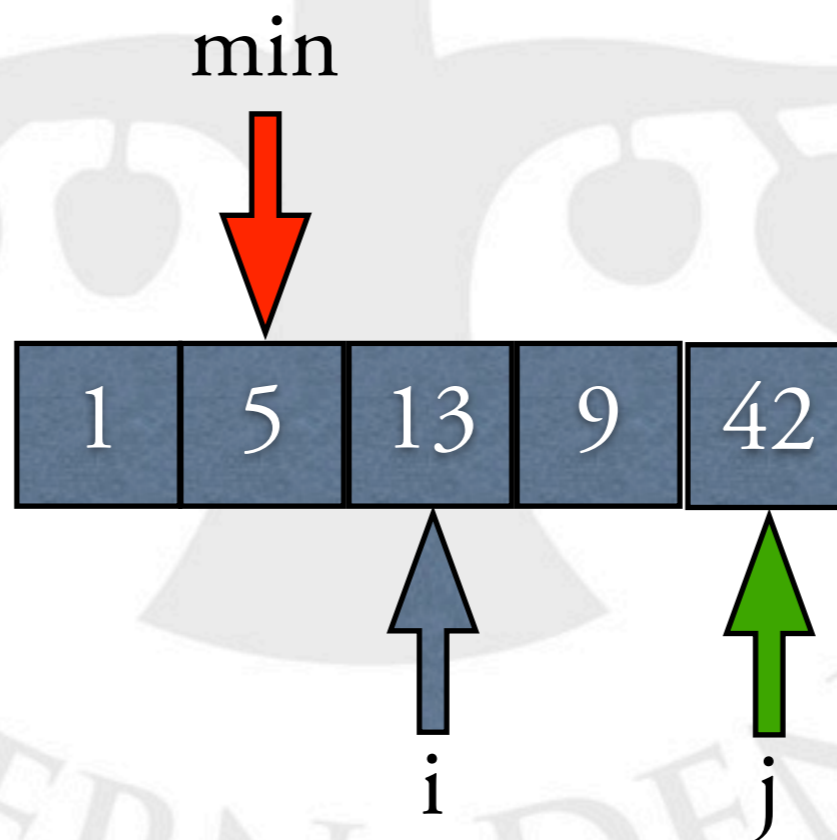
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

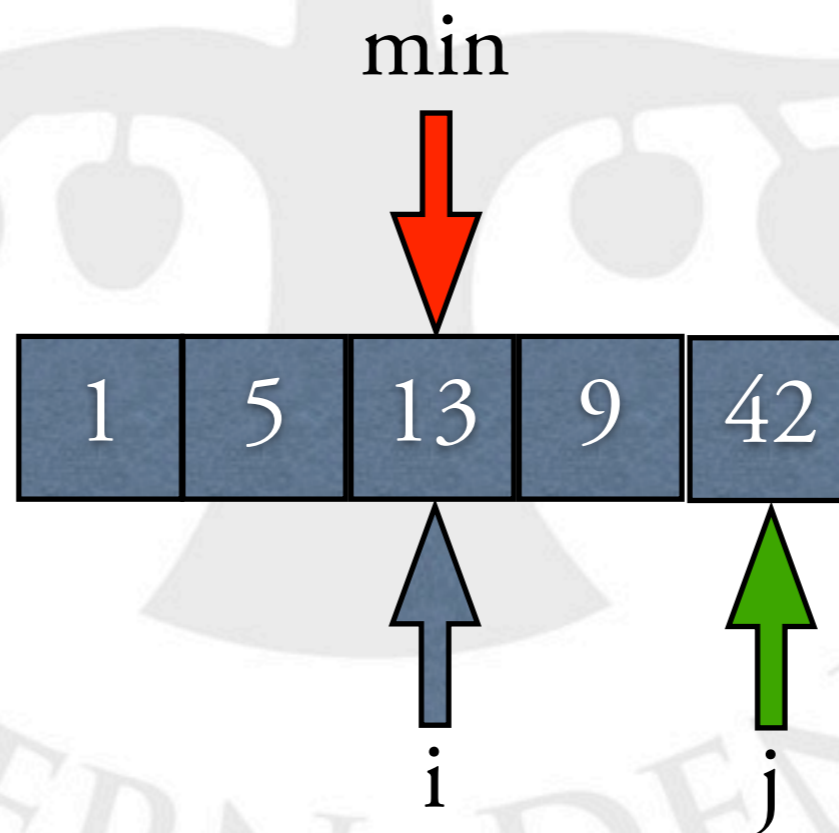
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

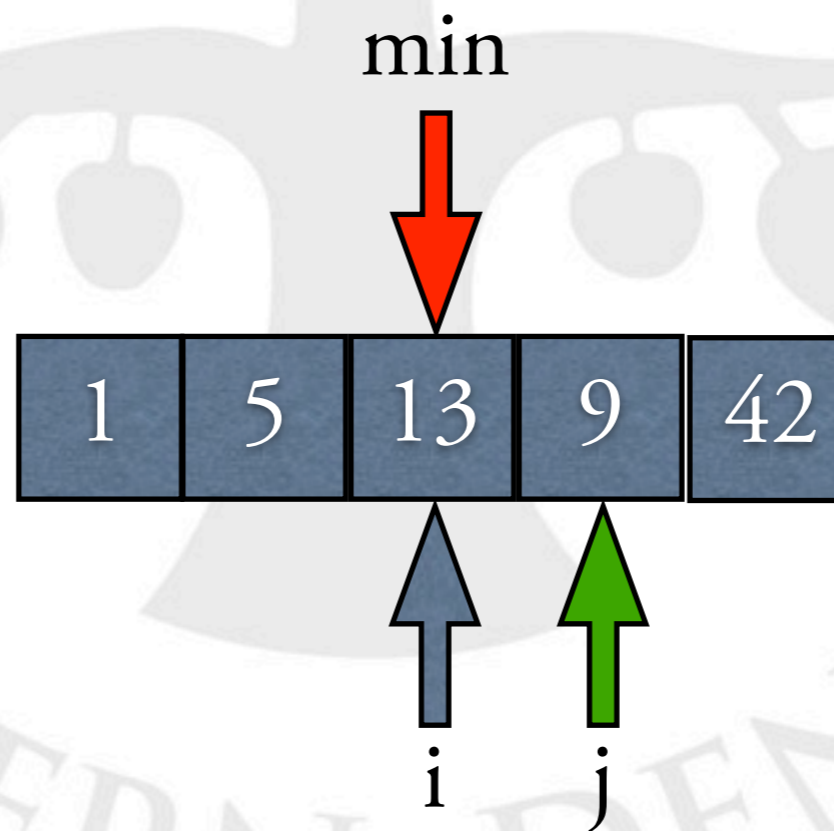
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

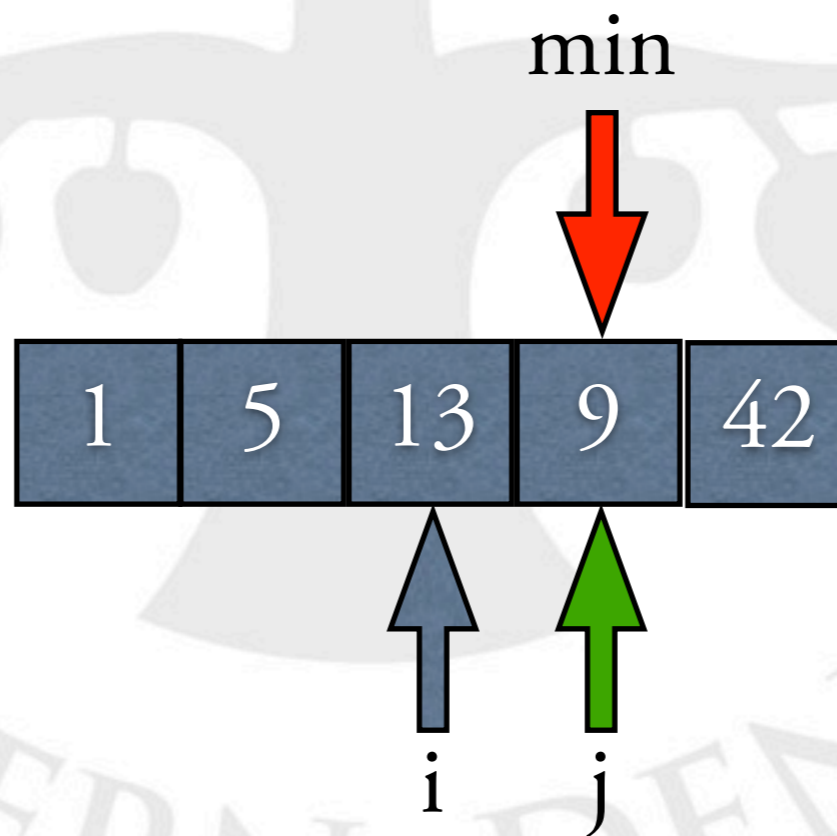
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

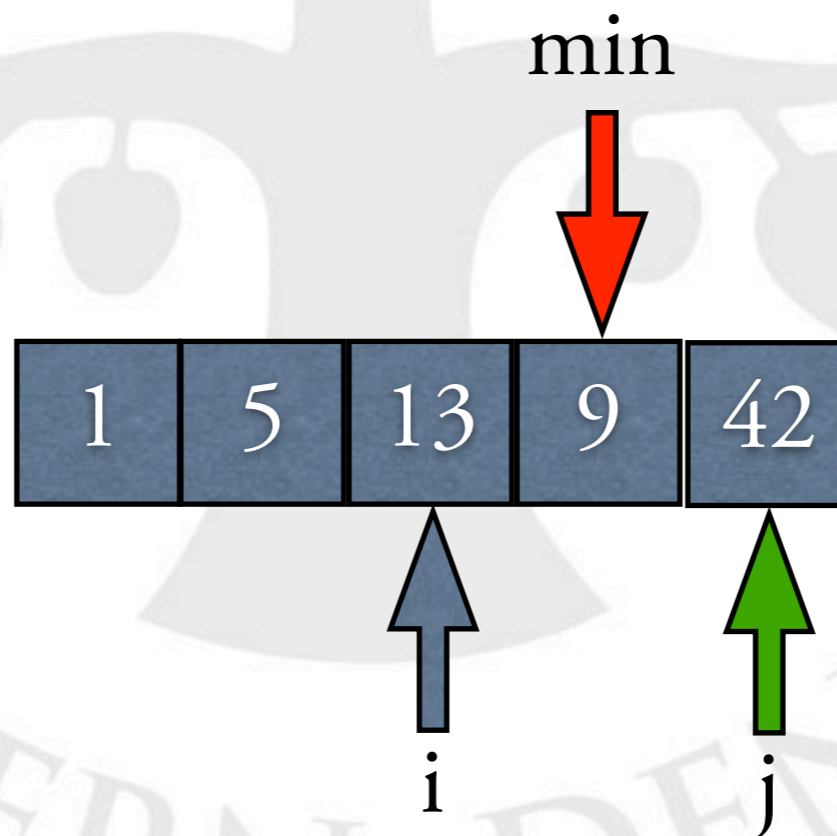
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

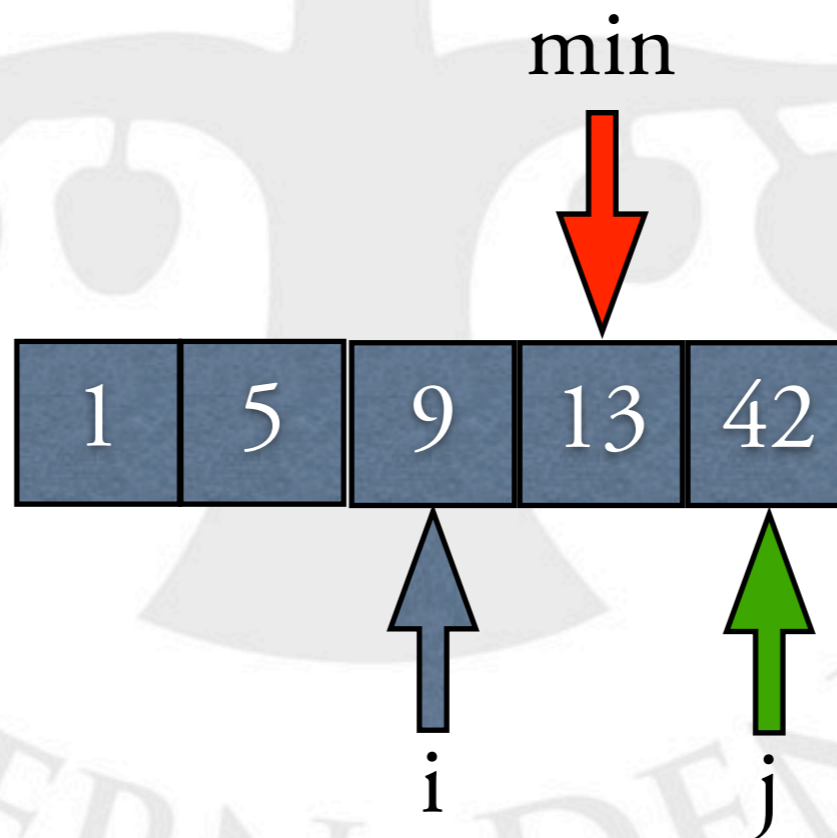
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

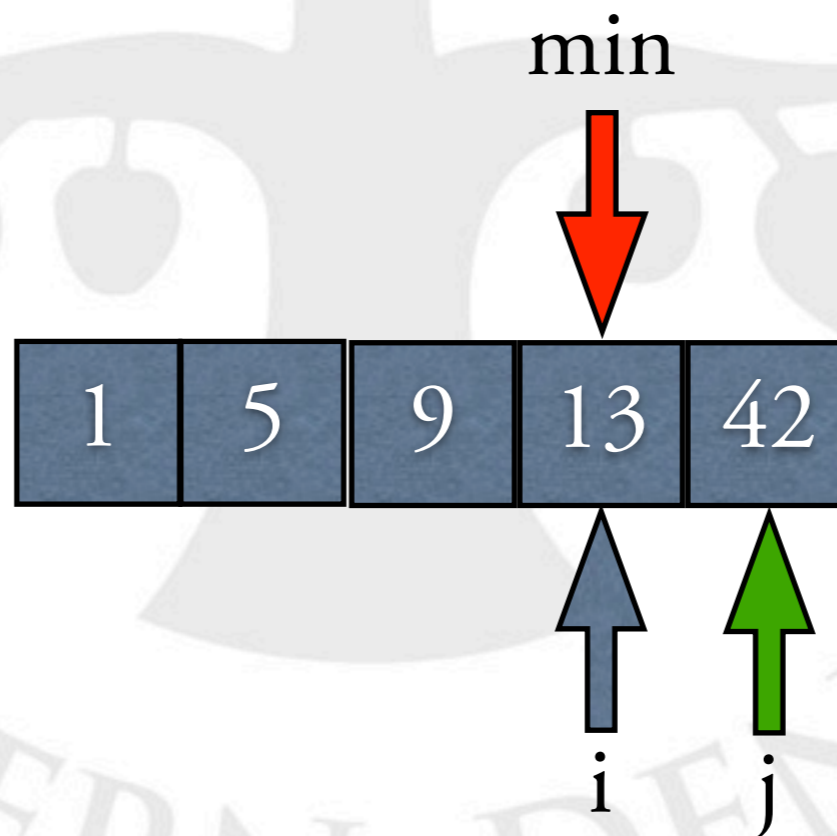
```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Algoritme

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

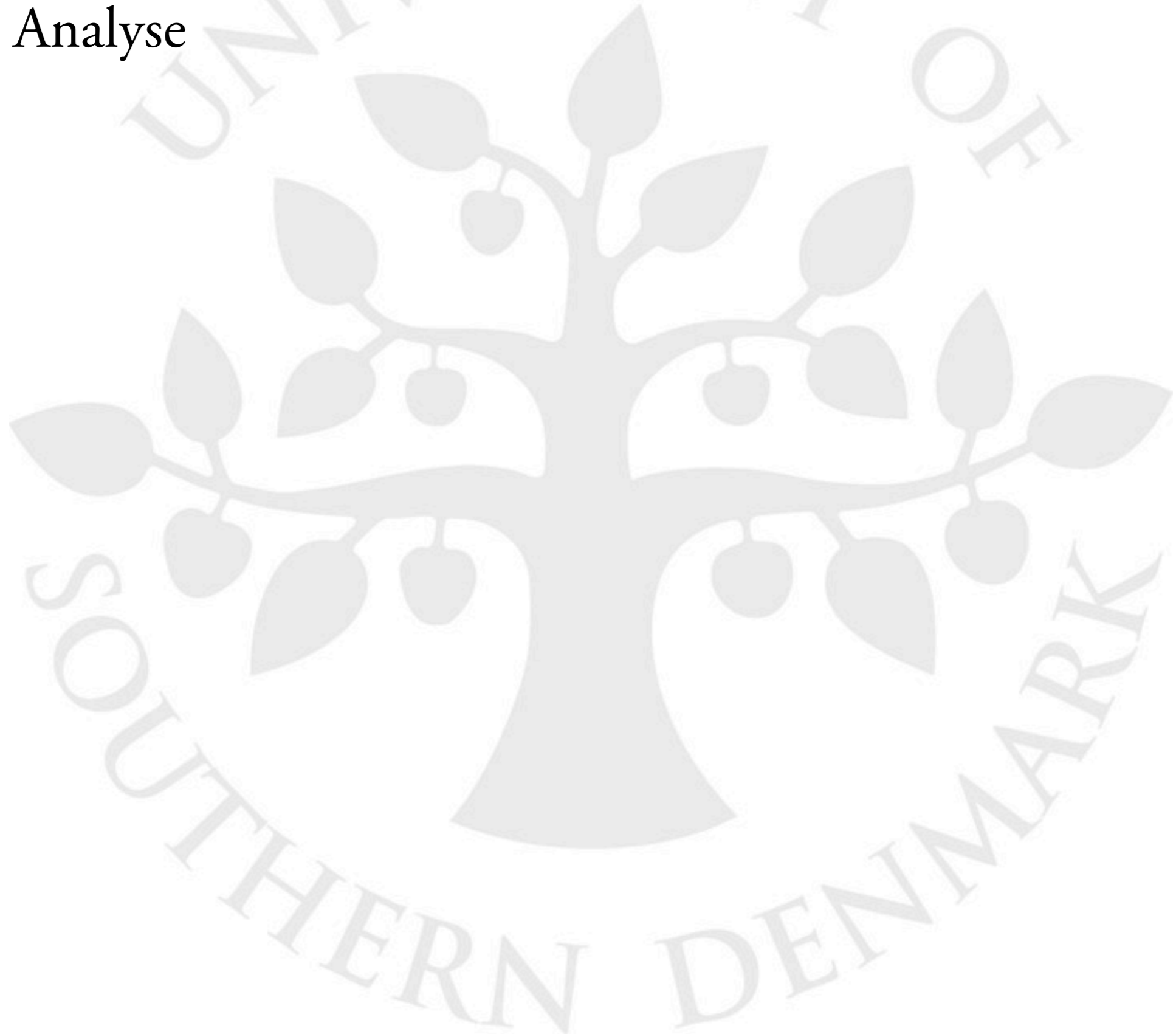


Udvælgelsessortering



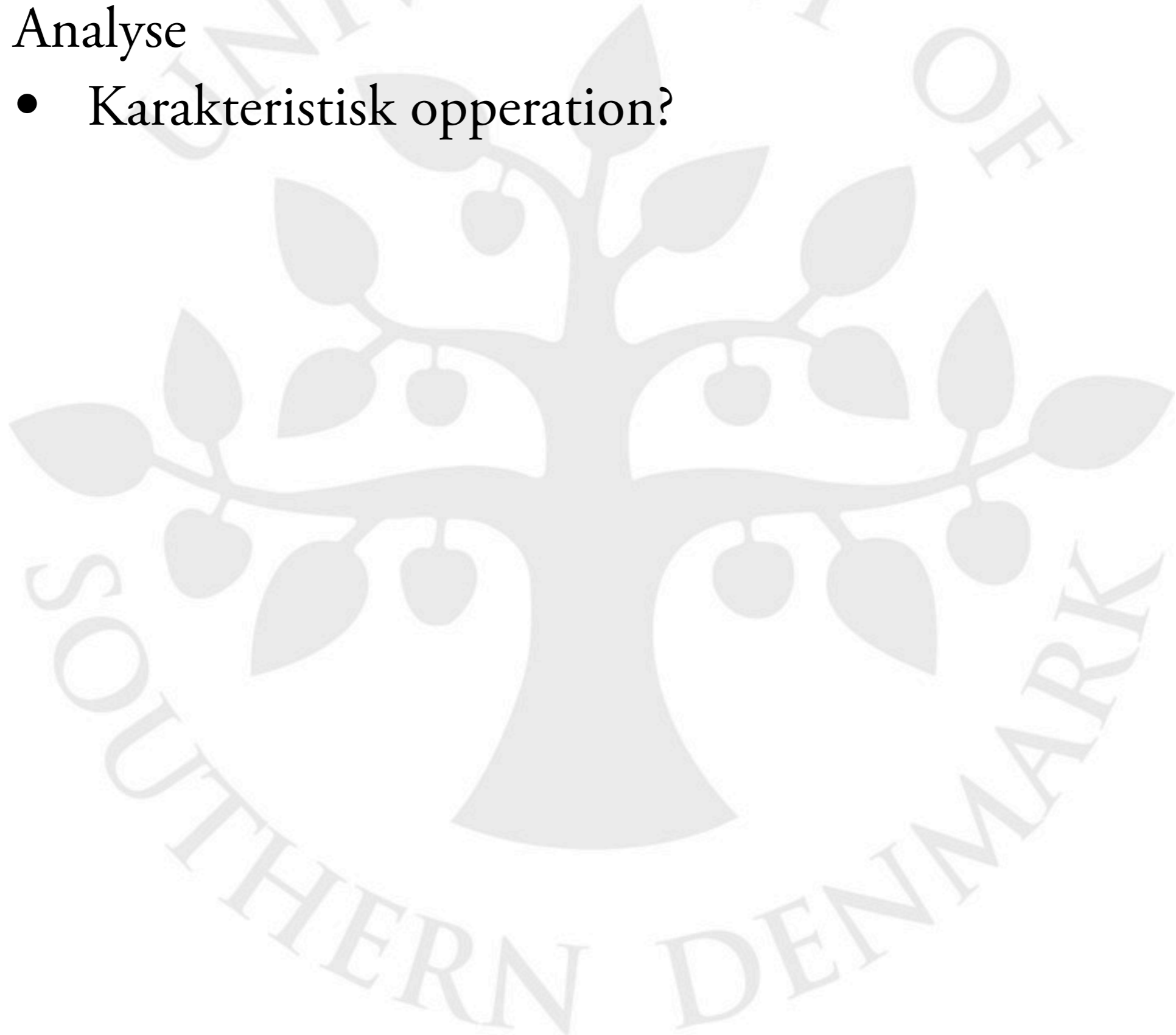
Udvælgelsessortering

- Analyse



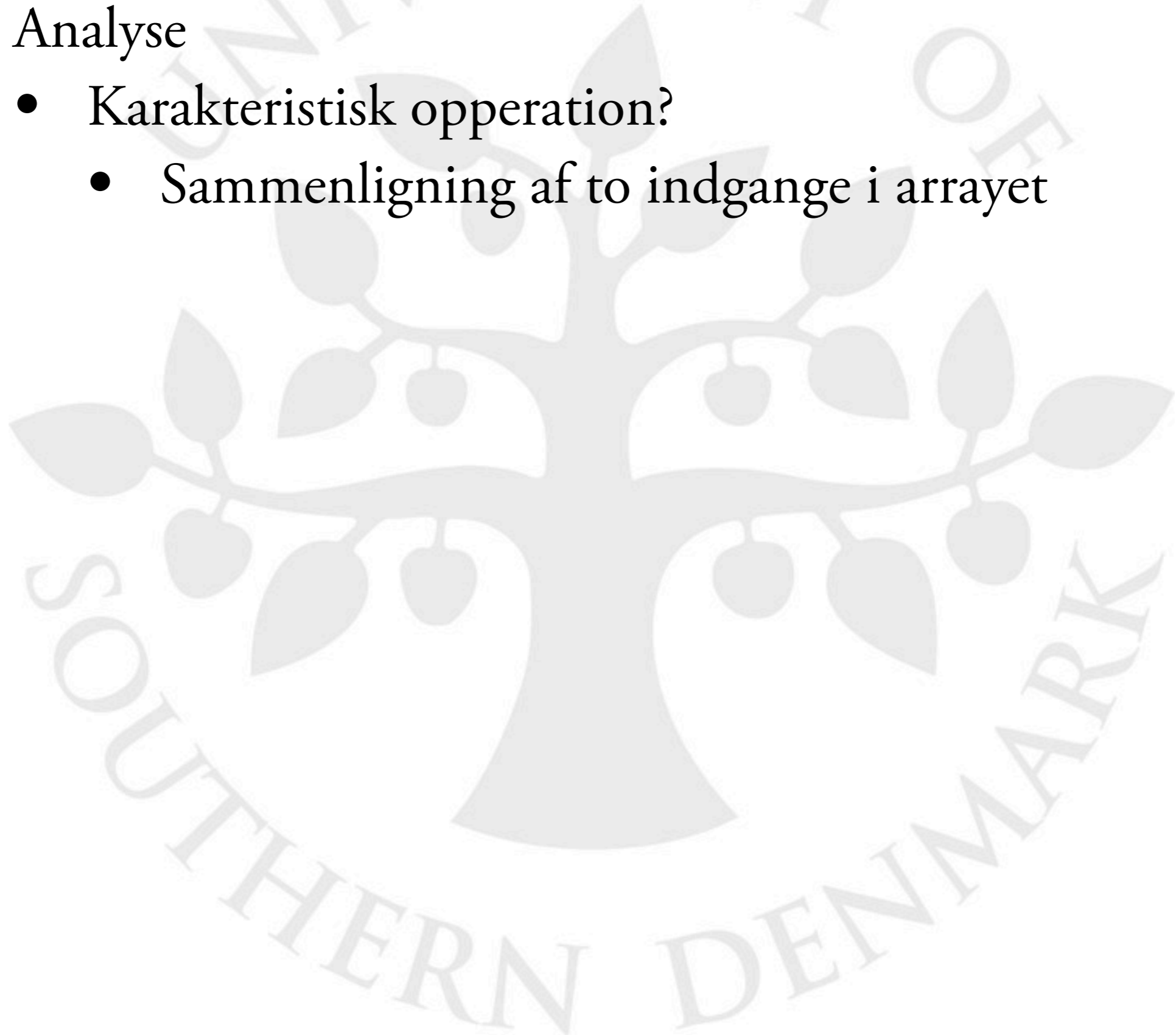
Udvælgelsessortering

- Analyse
 - Karakteristisk operation?



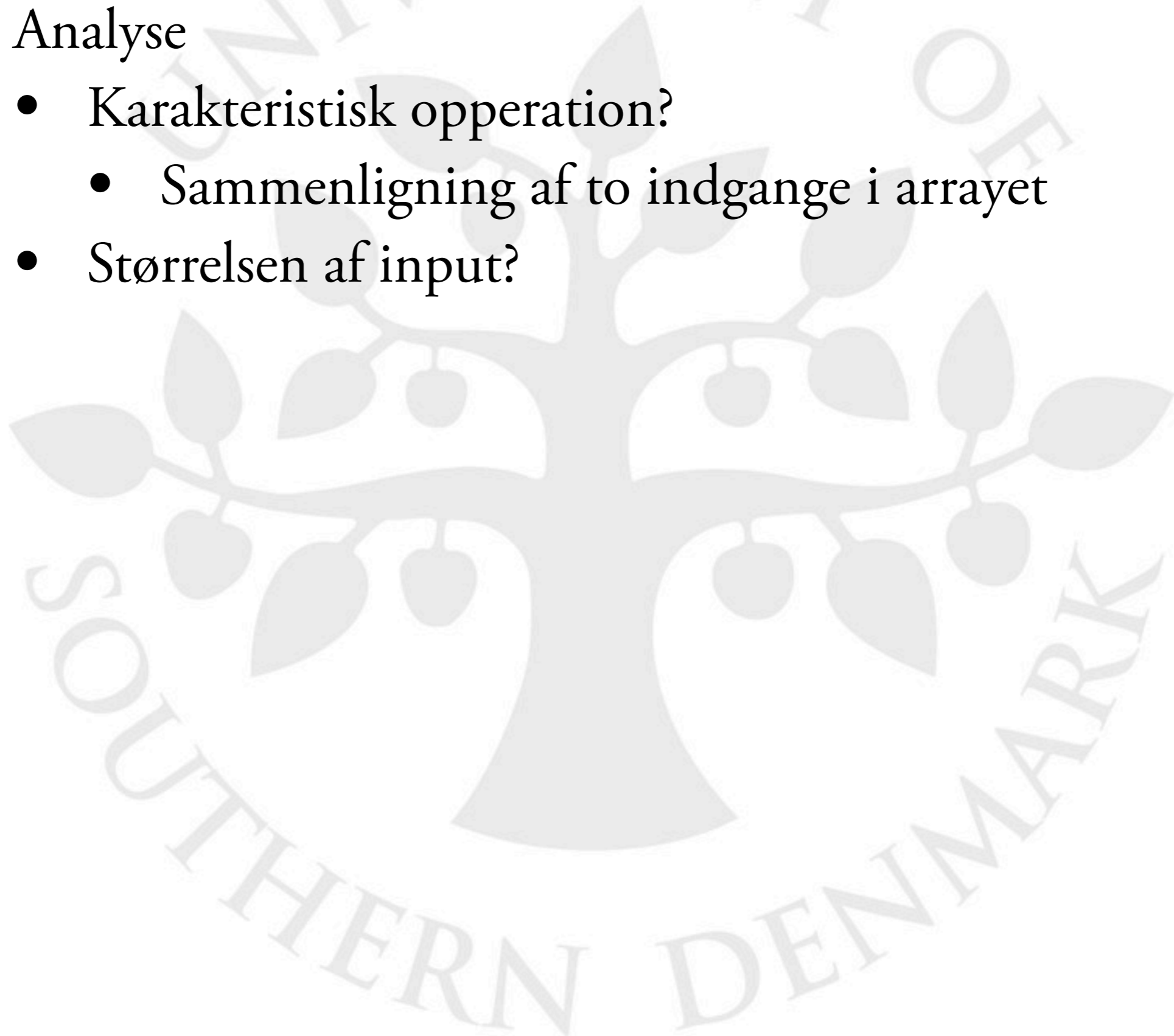
Udvælgelsessortering

- Analyse
 - Karakteristisk operation?
 - Sammenligning af to indgange i arrayet



Udvælgelsesortering

- Analyse
 - Karakteristisk operation?
 - Sammenligning af to indgange i arrayet
 - Størrelsen af input?



Udvælgelsesortering

- Analyse
 - Karakteristisk operation?
 - Sammenligning af to indgange i arrayet
 - Størrelsen af input?
 - Antallet af elementer i arrayet, dvs. n

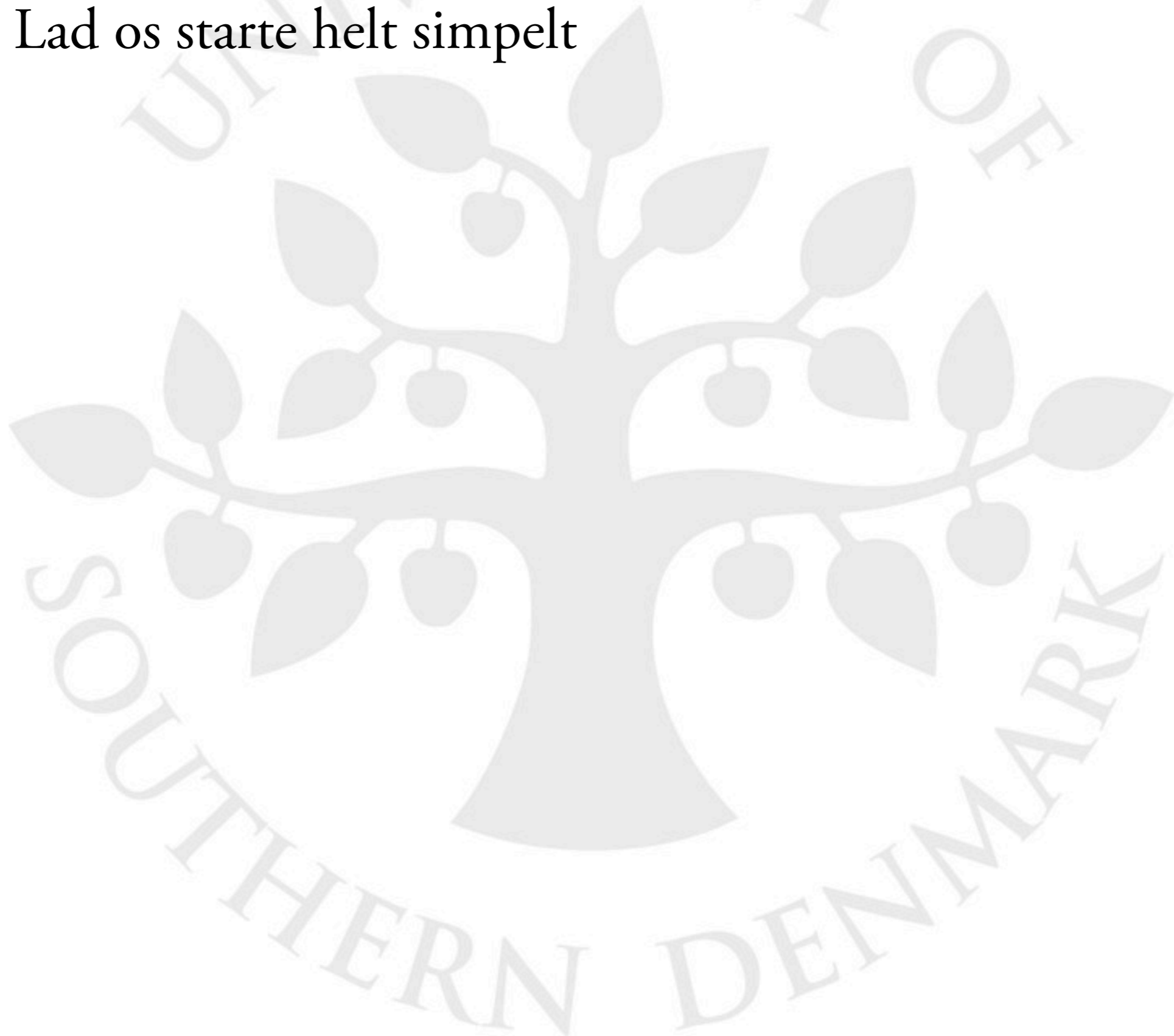


Udvælgelsessortering



Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt



Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```



Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Kun et sted sammenlignes to elementer



Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Kun et sted sammenlignes to elementer
- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?

Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Kun et sted sammenlignes to elementer
- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[1] < A[\text{min}]$

Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Kun et sted sammenlignes to elementer
- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[1] < A[\text{min}]$
 - $A[2] < A[\text{min}]$

Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Kun et sted sammenlignes to elementer
- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[1] < A[\text{min}]$
 - $A[2] < A[\text{min}]$
 - ...

Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Kun et sted sammenlignes to elementer
- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[1] < A[\text{min}]$
 - $A[2] < A[\text{min}]$
 - ...
 - $A[n-1] < A[\text{min}]$

Udvælgelsessortering

- Lad os starte helt simpelt
- Find det mindste element i $A[0, \dots, n-1]$

```
min = 0
for j = 1 to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

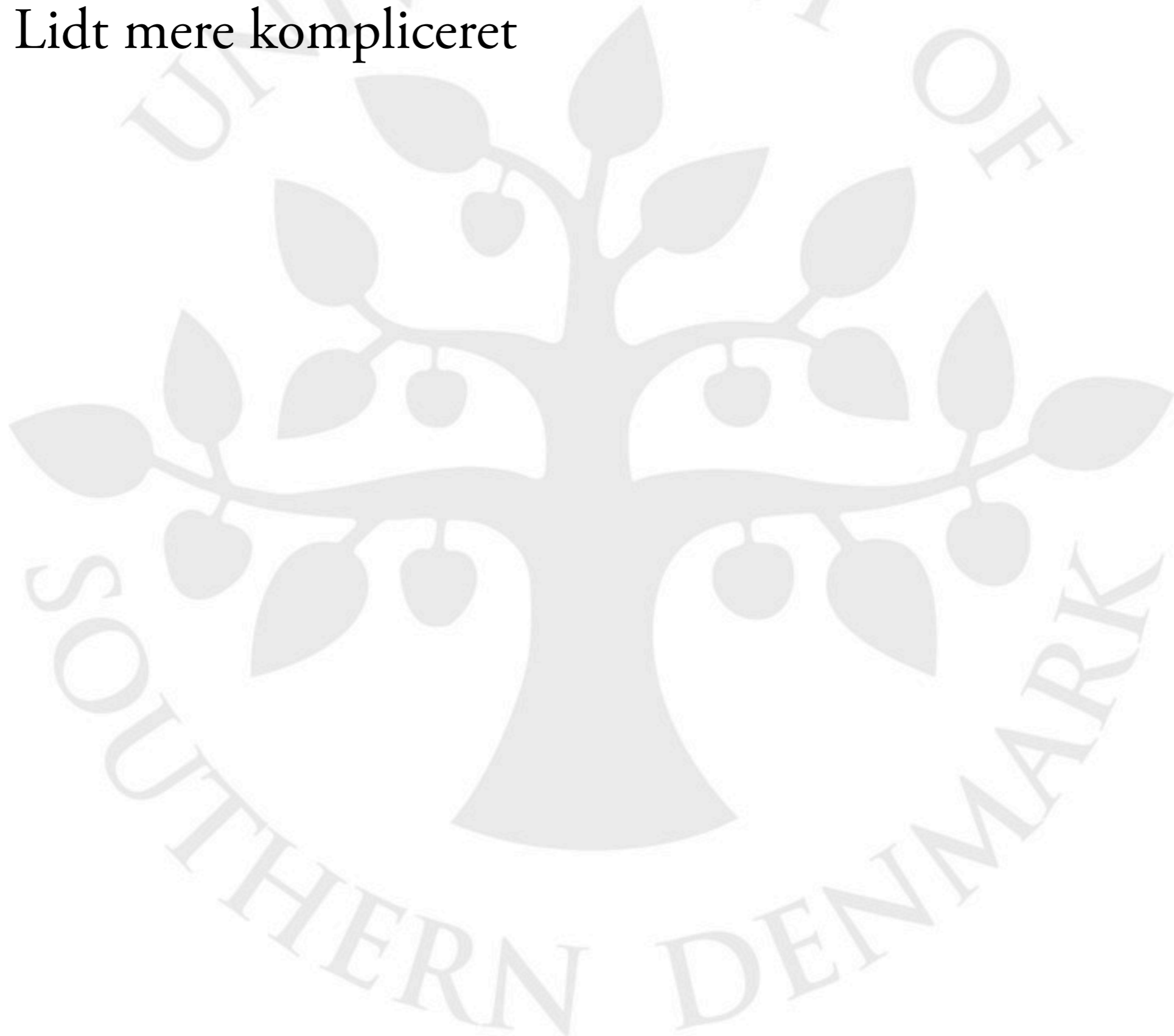
- Kun et sted sammenlignes to elementer
- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[1] < A[\text{min}]$
 - $A[2] < A[\text{min}]$
 - ...
 - $A[n-1] < A[\text{min}]$
- I alt $n-1$ sammenligninger af to elementer

Udvælgelsessortering



Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret



Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```



Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?



Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[i+1] < A[\text{min}]$



Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[i+1] < A[\text{min}]$
 - $A[i+2] < A[\text{min}]$

Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[i+1] < A[\text{min}]$
 - $A[i+2] < A[\text{min}]$
 - ...

Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[i+1] < A[\text{min}]$
 - $A[i+2] < A[\text{min}]$
 - ...
 - $A[n-1] < A[\text{min}]$



Udvælgelsessortering

- Lidt mere kompliceret
- Find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$

```
min = i
for j = (i + 1) to n-1 do:
    if A[j] < A[min]:
        min = j
```

- Hvor mange gange bliver den sammenligning udført?
 - $A[i+1] < A[\text{min}]$
 - $A[i+2] < A[\text{min}]$
 - ...
 - $A[n-1] < A[\text{min}]$
- I alt $(n-1)-(i+1)+1 = n-i-1$ sammenligninger

Udvælgelsessortering



Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```



Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

- Bemærk at “find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$ ” udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$



Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

- Bemærk at “find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$ ” udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger

Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

- Bemærk at “find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$ ” udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger

Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

- Bemærk at “find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$ ” udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger

Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

- Bemærk at “find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$ ” udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger
 - ...

Udvælgelsessortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  min = i  
  for j = (i + 1) to n-1 do:  
    if A[j] < A[min]:  
      min = j  
  swap A[i] and A[min]
```

- Bemærk at “find det mindste element i $A[i, \dots, n-1]$ ” udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger
 - ...
 - $i = n-2$: $n-i-1 = 1$ sammenligning

Udvælgelsessortering



Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger



Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor



Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor
 - $1 + 2 + 3 + \dots + n - 1 =$



Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor

- $1 + 2 + 3 + \dots + n - 1 =$
$$\sum_{m=1}^{n-1} m = \frac{(n-1)n}{2} = \frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$$



Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor
 - $1 + 2 + 3 + \dots + n - 1 =$
$$\sum_{m=1}^{n-1} m = \frac{(n-1)n}{2} = \frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$$
 - Det er vores resultat



Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor
 - $1 + 2 + 3 + \dots + n - 1 =$
$$\sum_{m=1}^{n-1} m = \frac{(n-1)n}{2} = \frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$$
 - Det er vores resultat
 - Kan sammenlignes med funktioner for andre algoritmer

Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor
 - $1 + 2 + 3 + \dots + n - 1 =$
$$\sum_{m=1}^{n-1} m = \frac{(n-1)n}{2} = \frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$$
 - Det er vores resultat
 - Kan sammenlignes med funktioner for andre algoritmer
 - Kan også sige noget direkte om køretiden af en implementering

Udvælgelsessortering

- Totale antal sammenligninger
 - Summen af alle sammenligningerne ovenfor
 - $1 + 2 + 3 + \dots + n - 1 =$
$$\sum_{m=1}^{n-1} m = \frac{(n-1)n}{2} = \frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$$
 - Det er vores resultat
 - Kan sammenlignes med funktioner for andre algoritmer
 - Kan også sige noget direkte om køretiden af en implementering
 - En fordobling af antallet af elementer vil ca. give en firdobling af køretiden

Boble-sortering



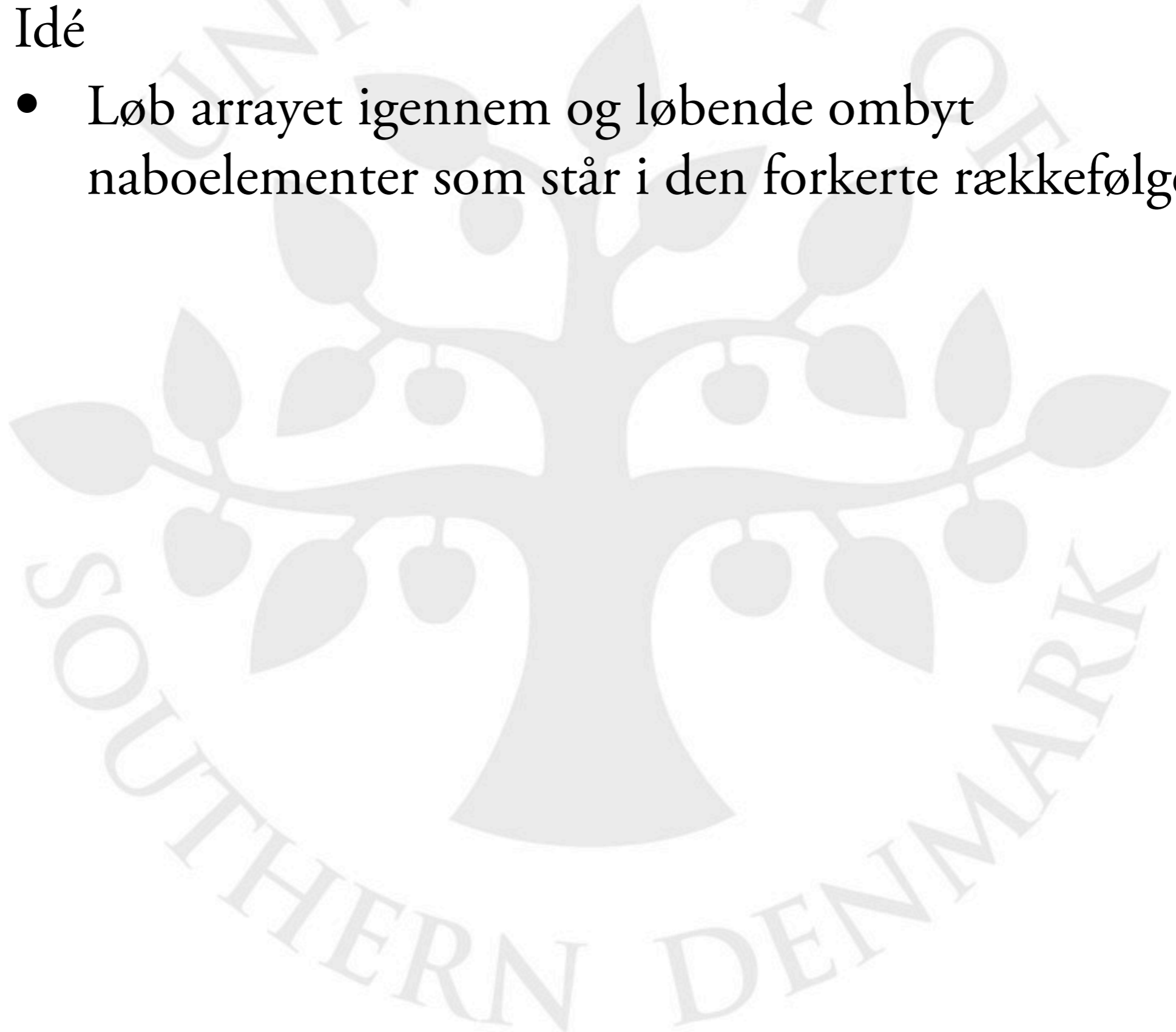
Boble-sortering

- Idé



Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge



Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```



Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

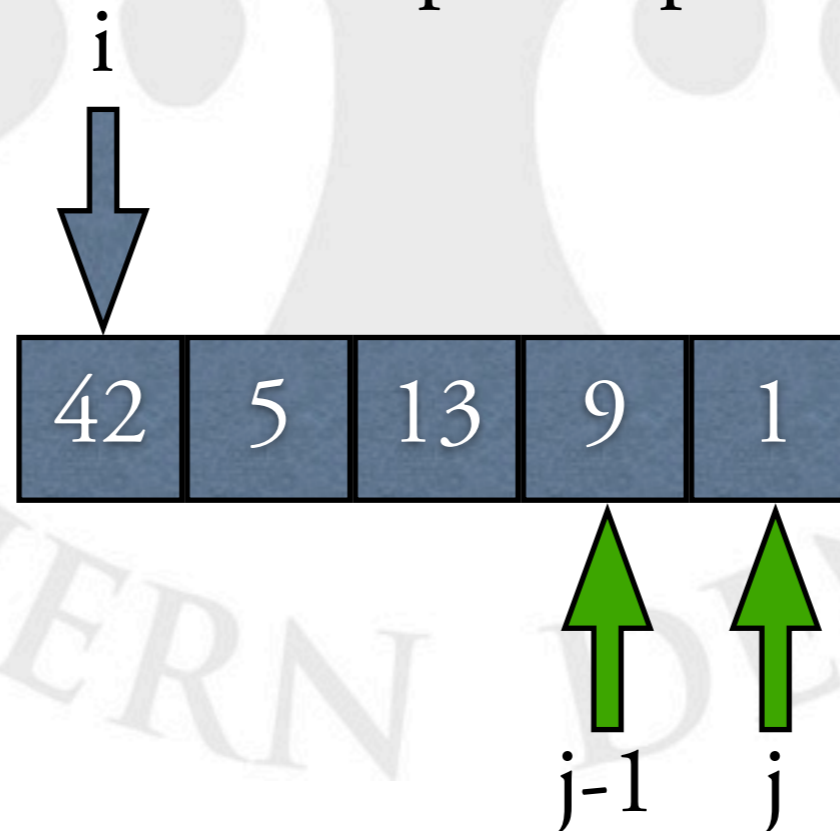


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

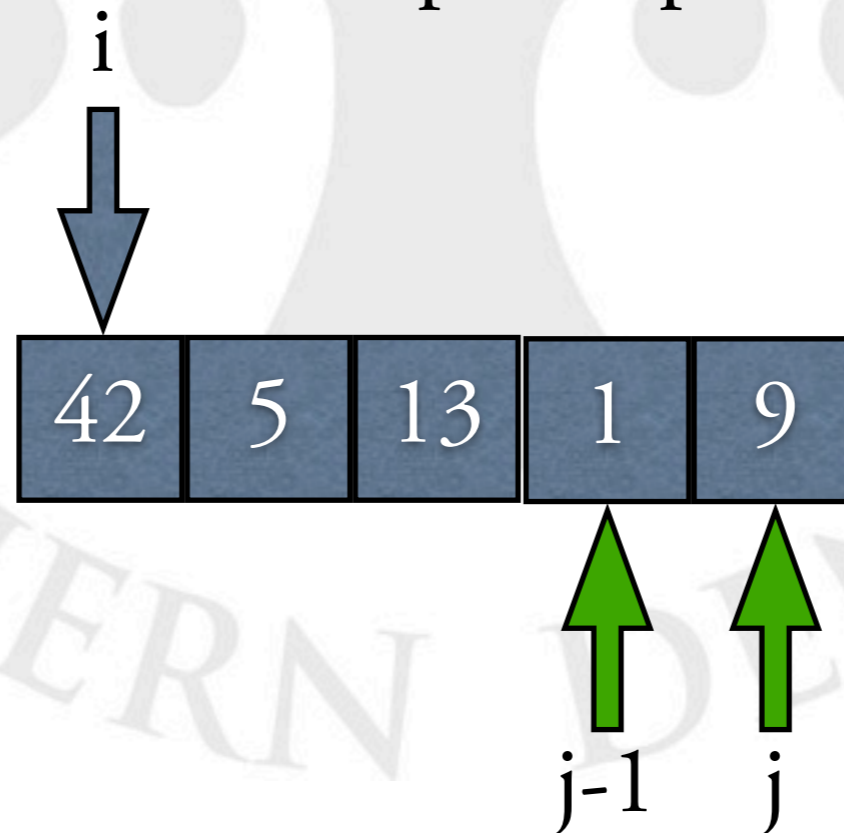


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

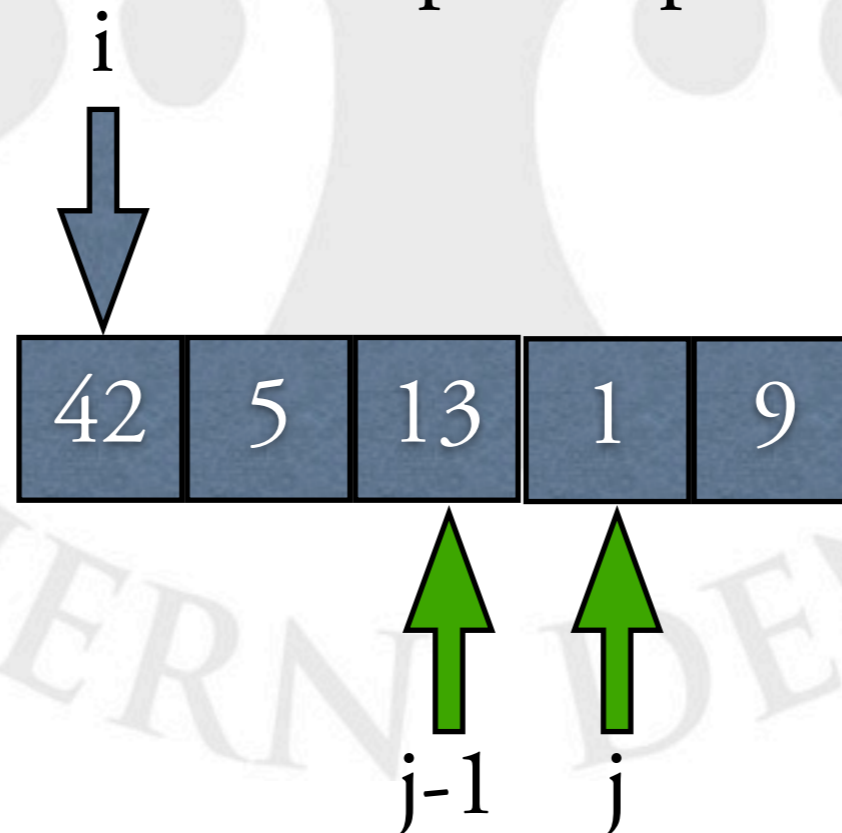


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

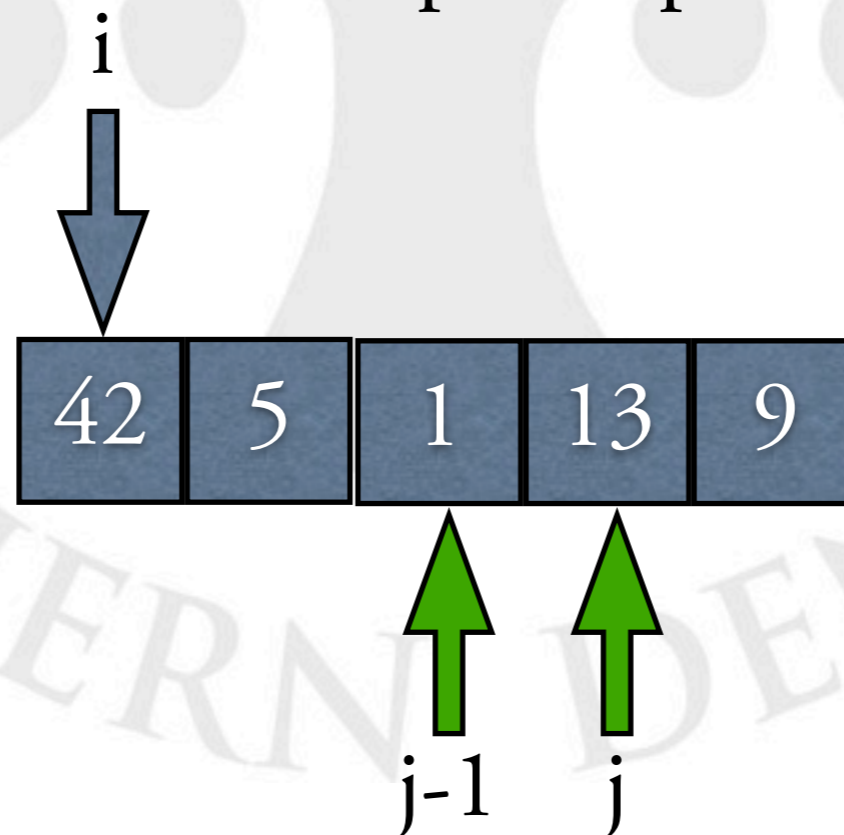


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

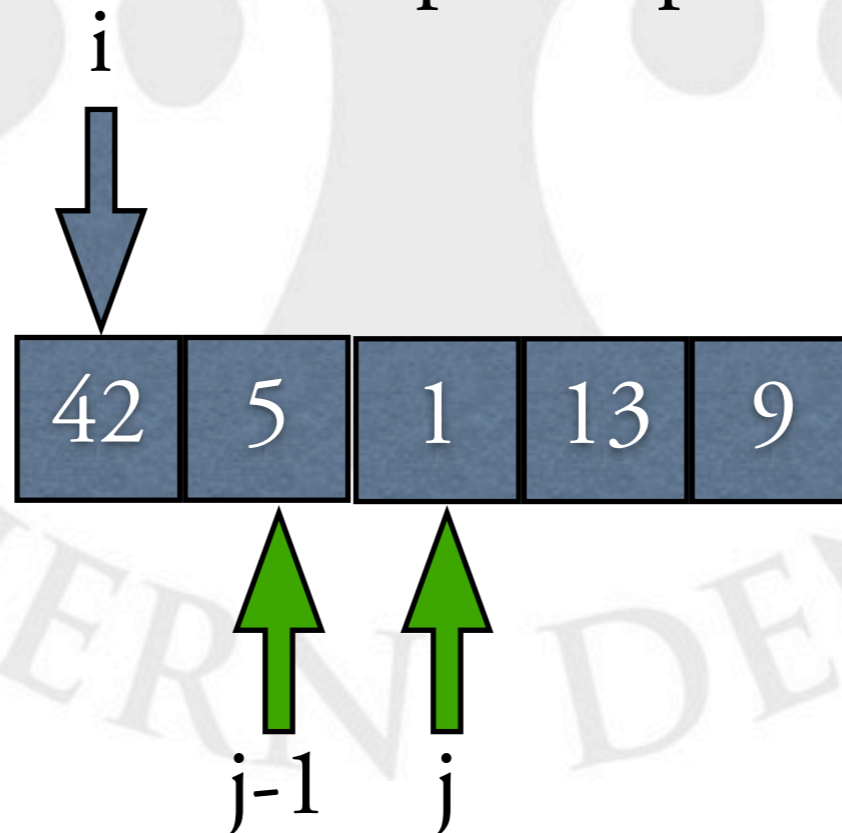


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

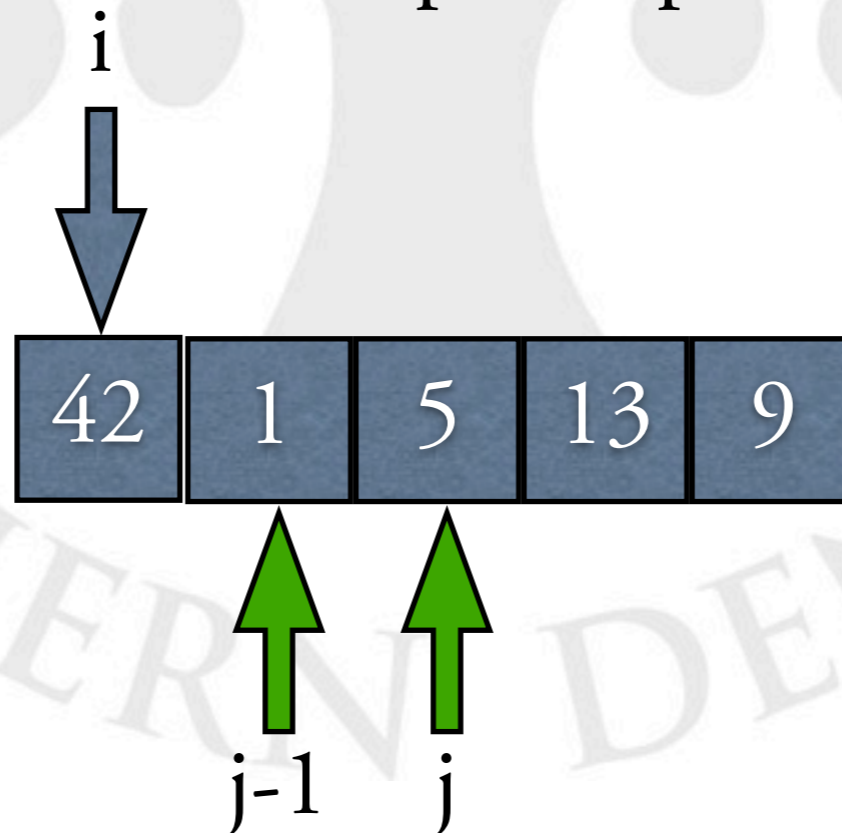


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

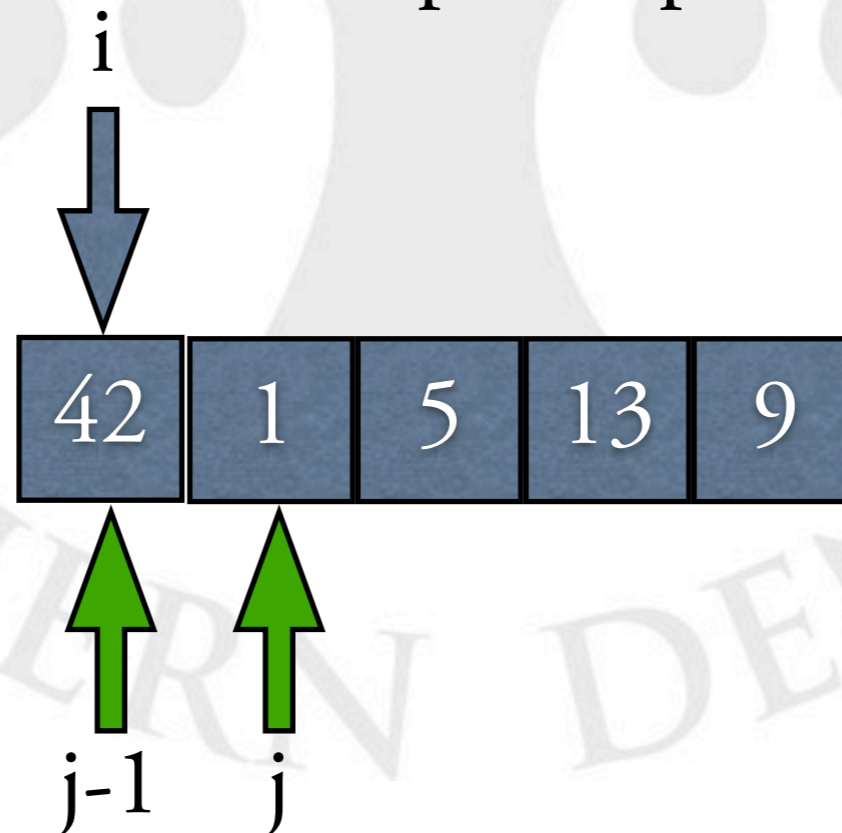


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

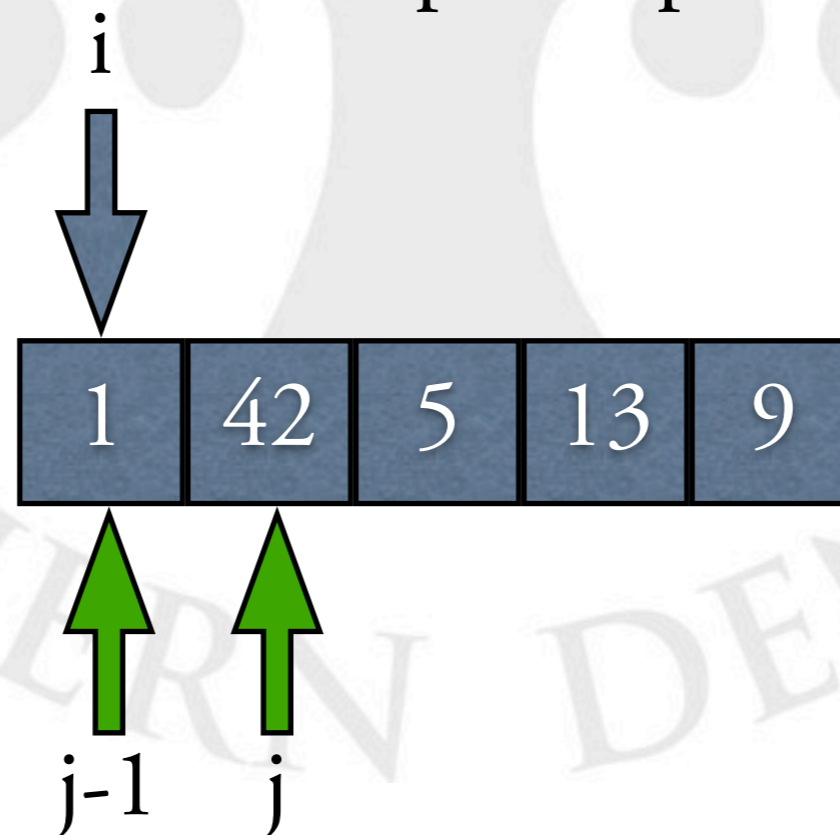


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

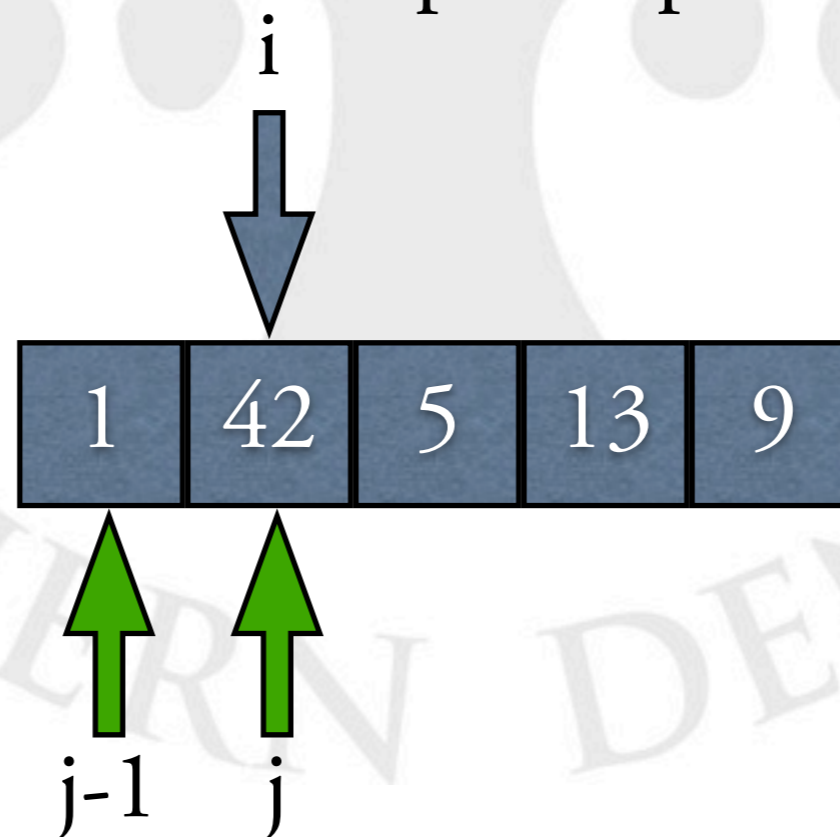


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

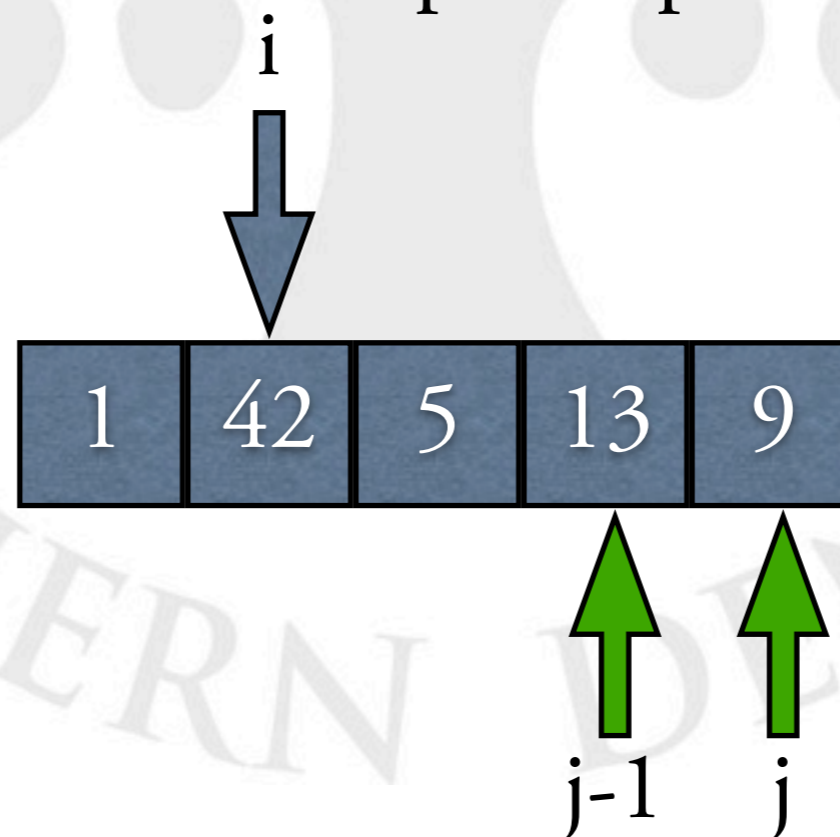


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

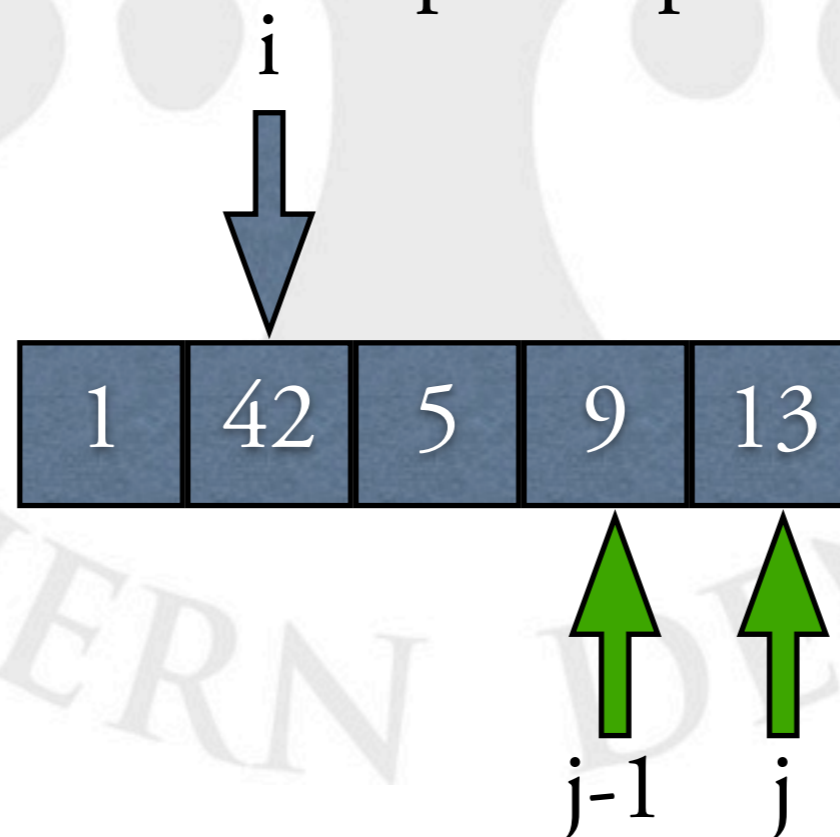


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

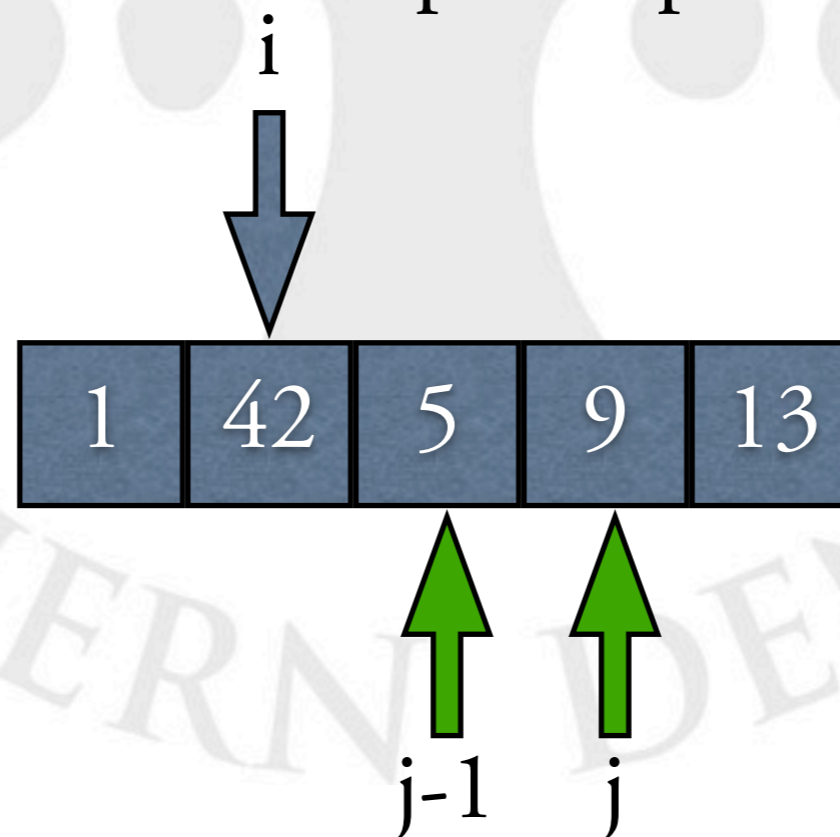


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

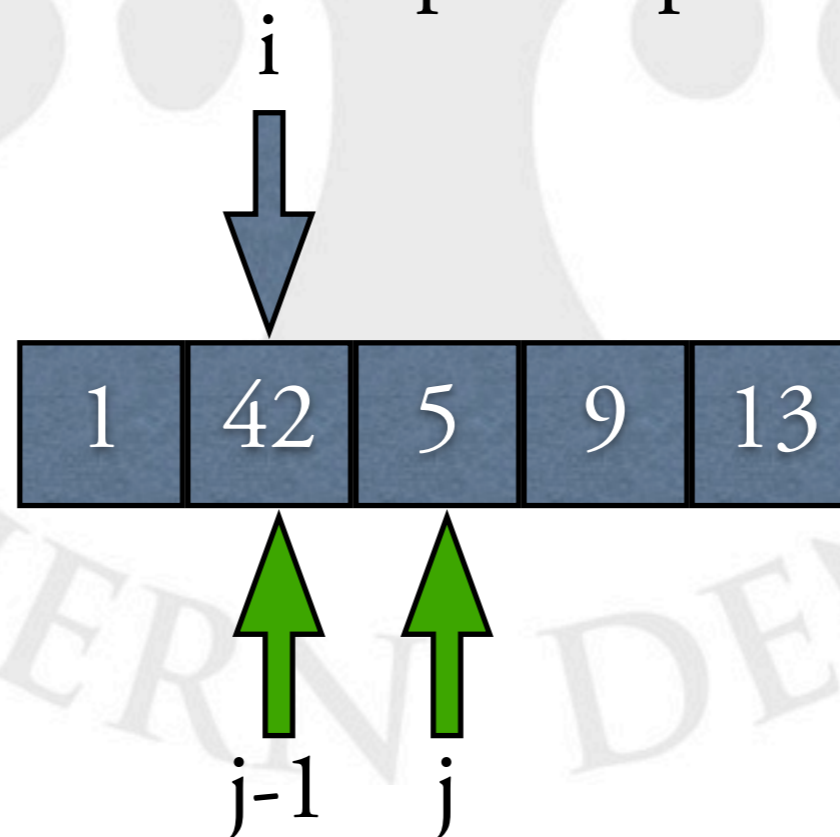


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

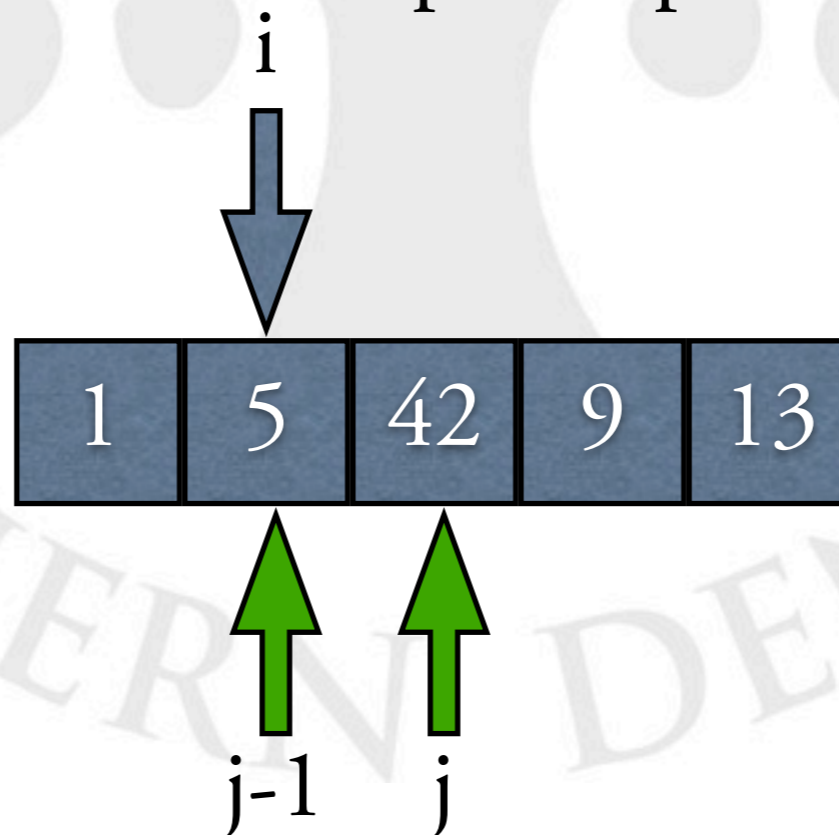


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

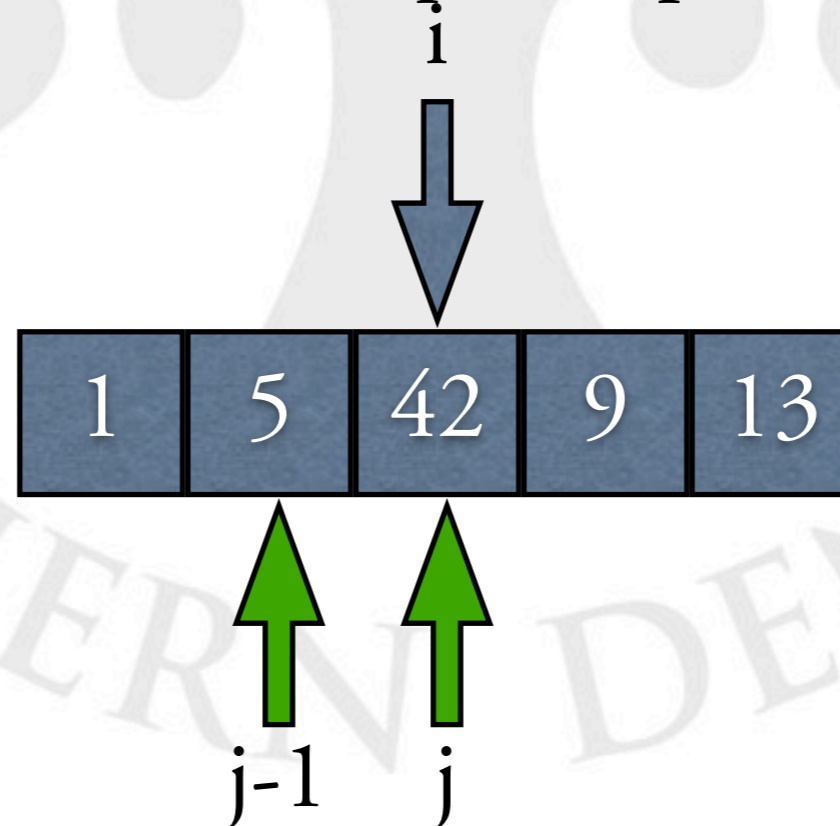


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

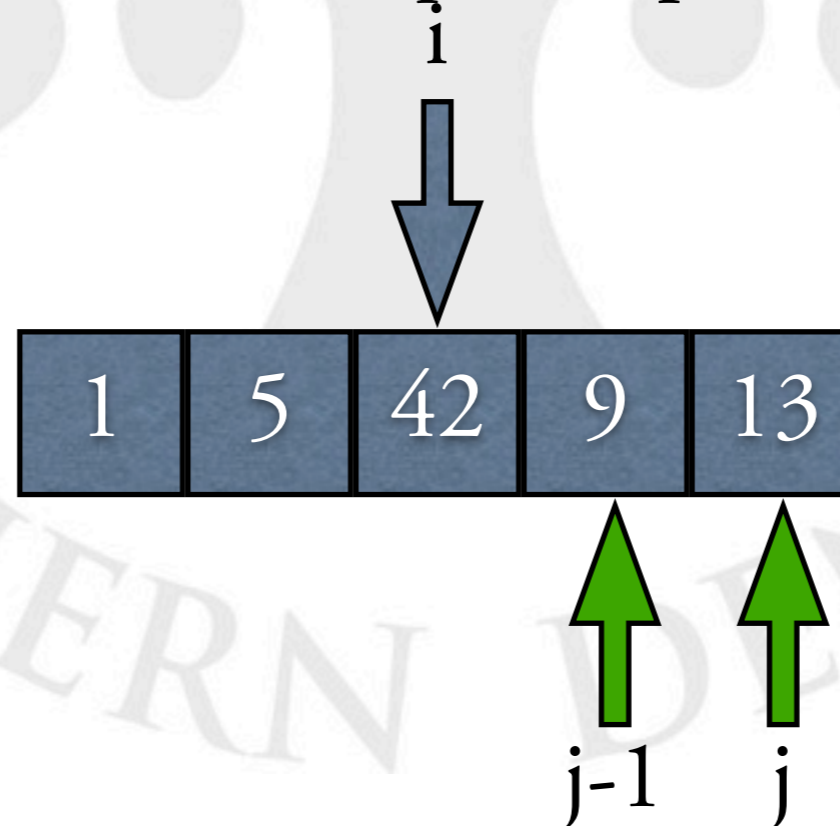


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

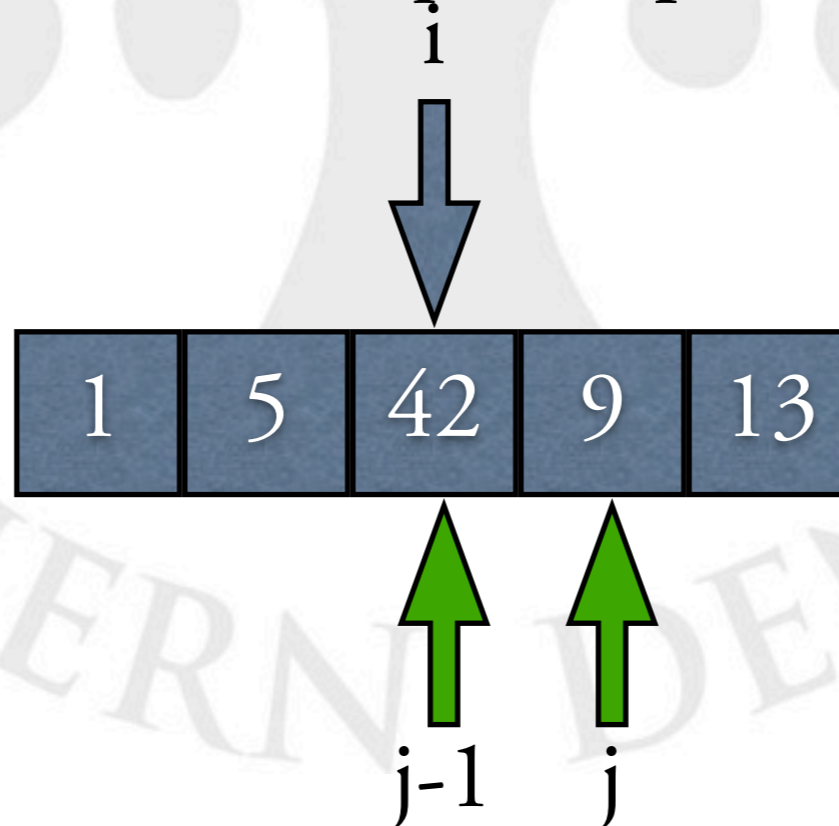


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

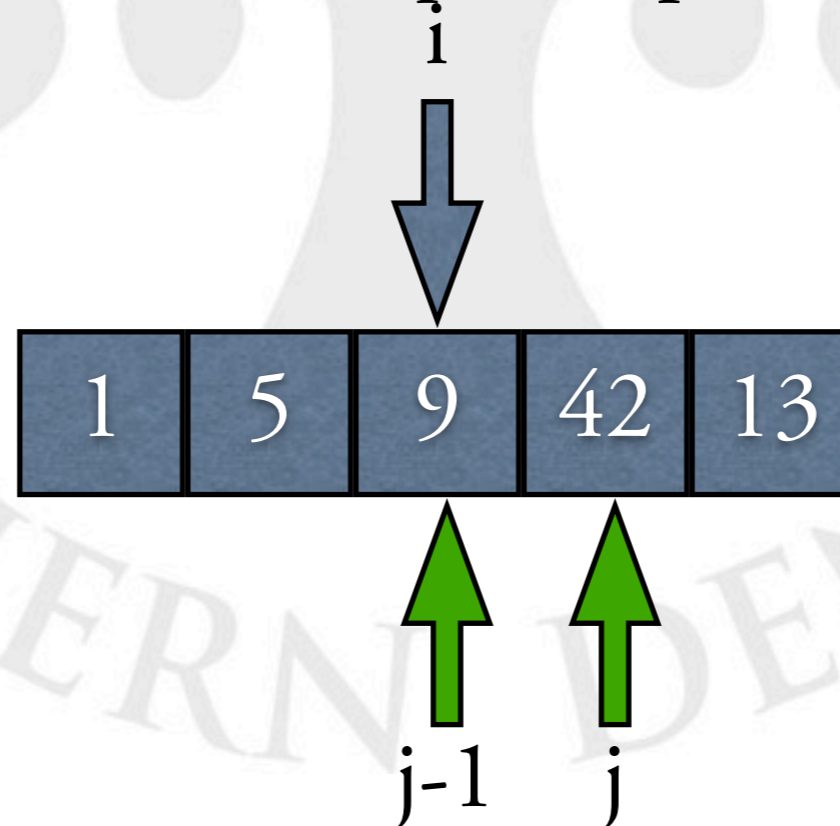


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

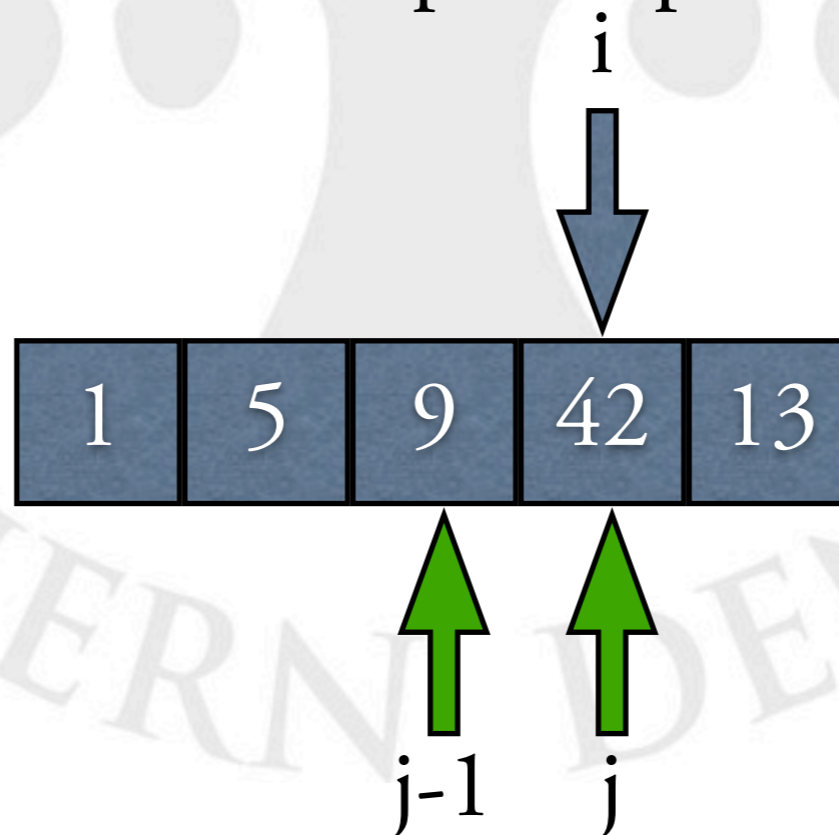


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

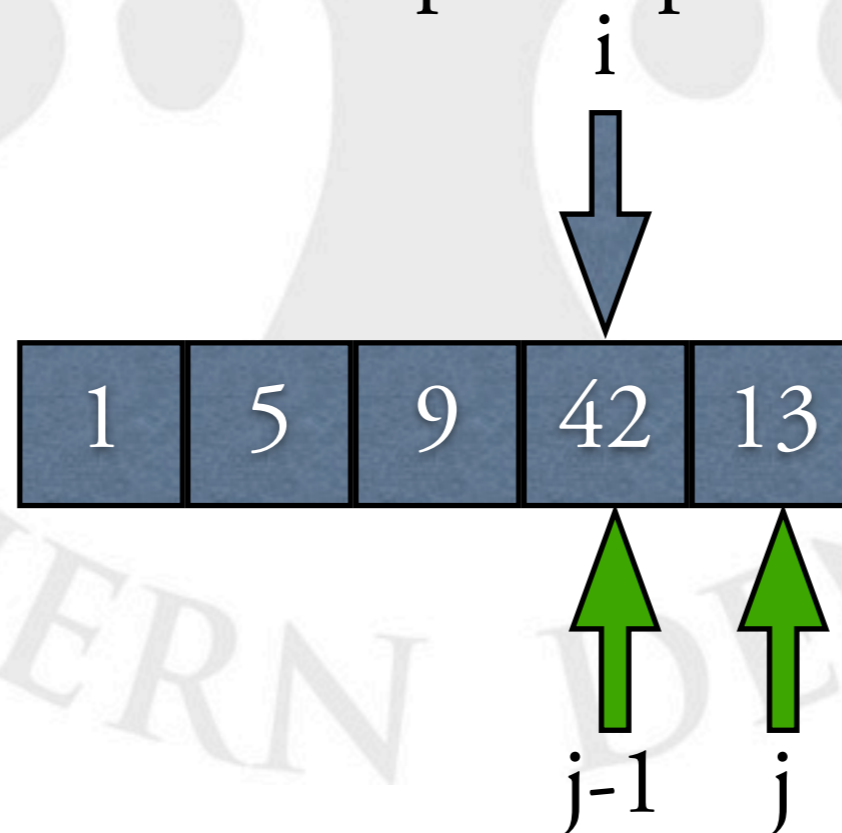


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

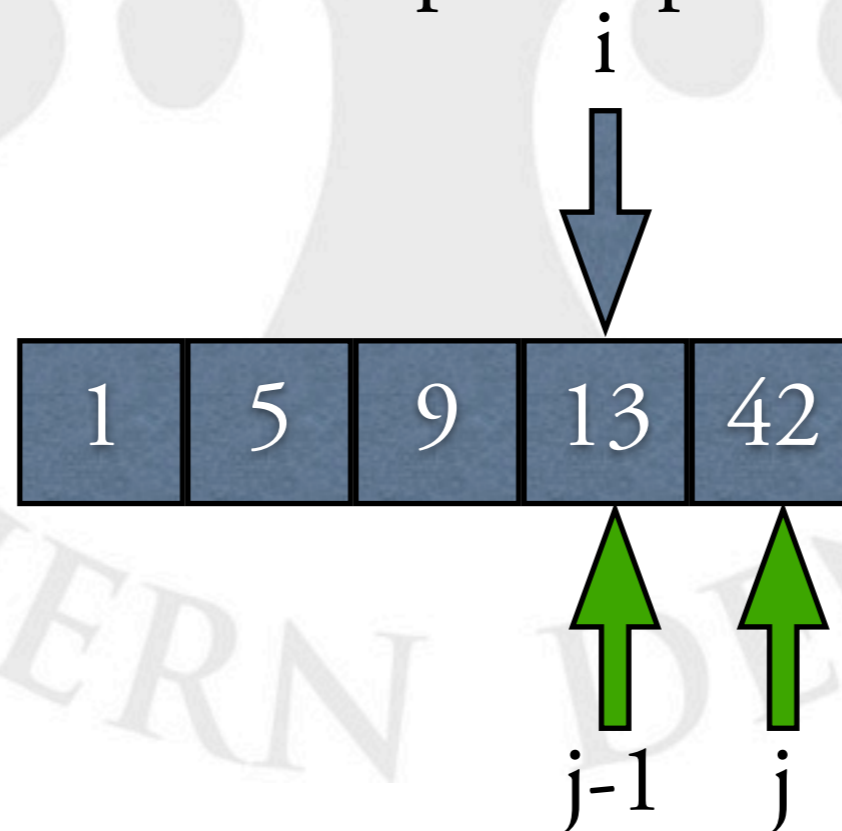


Boble-sortering

- Idé
 - Løb arrayet igennem og løbende ombyt naboelementer som står i den forkerte rækkefølge

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at for hver værdi af i , bliver det i 'te-største element "boblet" ned på sin plads

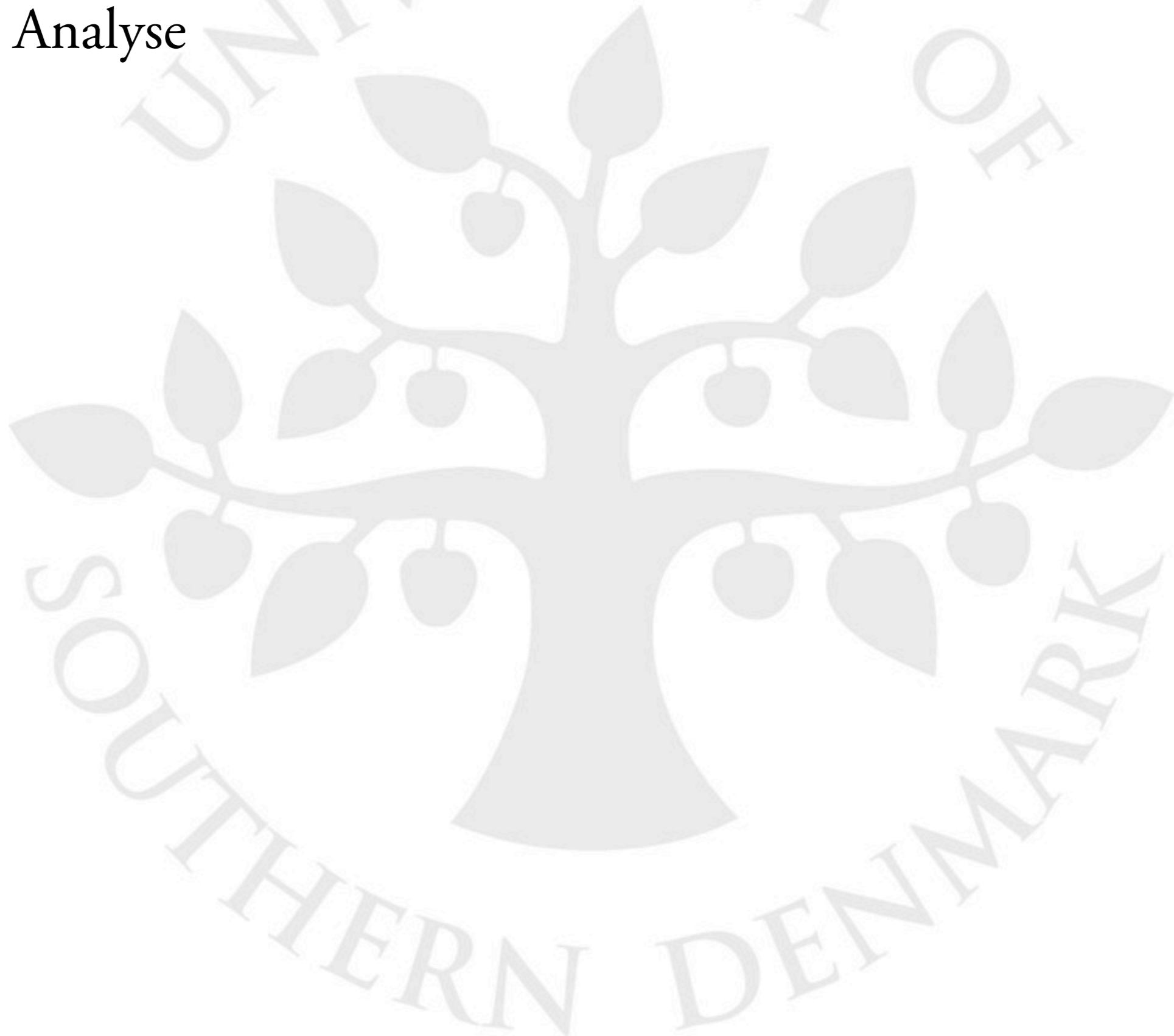


Boble-sortering



Boble-sortering

- Analyse



Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```



Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```

- Hvor mange gange bliver der sammenlignet?

Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```

- Hvor mange gange bliver der sammenlignet?
 - $A[n-1] < A[n-2]$

Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```

- Hvor mange gange bliver der sammenlignet?
 - $A[n-1] < A[n-2]$
 - $A[n-2] < A[n-3]$



Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```

- Hvor mange gange bliver der sammenlignet?
 - $A[n-1] < A[n-2]$
 - $A[n-2] < A[n-3]$
 - ...



Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```

- Hvor mange gange bliver der sammenlignet?
 - $A[n-1] < A[n-2]$
 - $A[n-2] < A[n-3]$
 - ...
 - $A[i+1] < A[i]$

Boble-sortering

- Analyse
- Kig først på den inderste for-løkke

```
for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
        swap A[j] and A[j-1]
```

- Hvor mange gange bliver der sammenlignet?
 - $A[n-1] < A[n-2]$
 - $A[n-2] < A[n-3]$
 - ...
 - $A[i+1] < A[i]$
- I alt $(n-1)-(i+1)+1 = n-i-1$ sammenligninger



Boble-sortering



Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```



Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger
 - ...

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger
 - ...
 - $i = n-2$: $n-i-1 = 1$ sammenligning

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger
 - ...
 - $i = n-2$: $n-i-1 = 1$ sammenligning
- Præcis samme udregning som for udvælgelsessortering

Boble-sortering

- Hele algoritmen

```
for i = 0 to n-2 do:  
  for j = n-1 downto i+1 do:  
    if A[j] < A[j-1]:  
      swap A[j] and A[j-1]
```

- Bemærk at den inderste for-løkke udføres én gang for hvert $i = 0, 1, 2, \dots, n-2$
 - $i = 0$: $n-i-1 = n-1$ sammenligninger
 - $i = 1$: $n-i-1 = n-2$ sammenligninger
 - $i = 2$: $n-i-1 = n-3$ sammenligninger
 - ...
 - $i = n-2$: $n-i-1 = 1$ sammenligning
- Præcis samme udregning som for udvælgelsessortering
- Resultat $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$

Indsættelsessortering



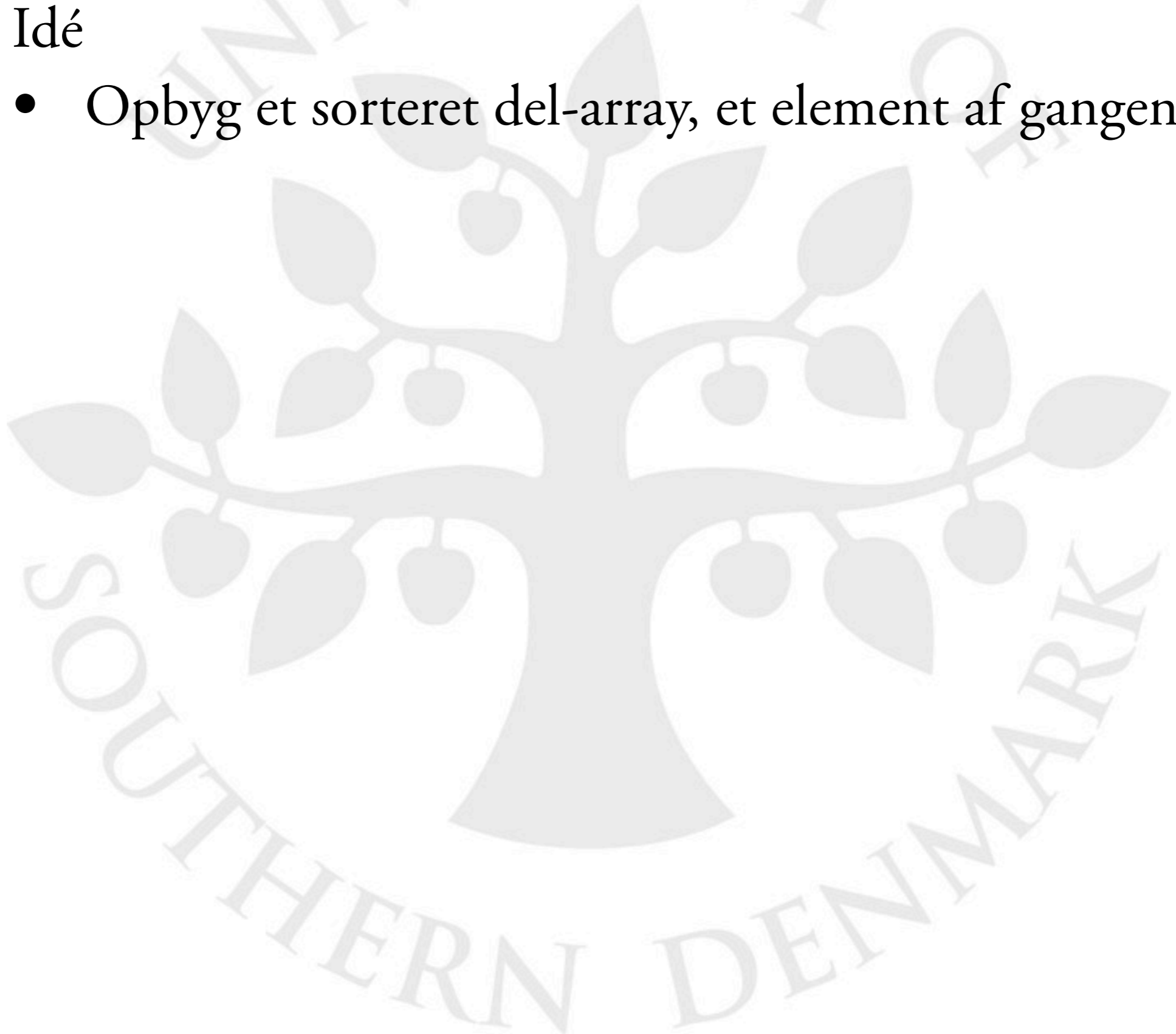
Indsættelsessortering

- Idé



Indsættelsessortering

- Idé
 - Opbyg et sorteret del-array, et element af gangen



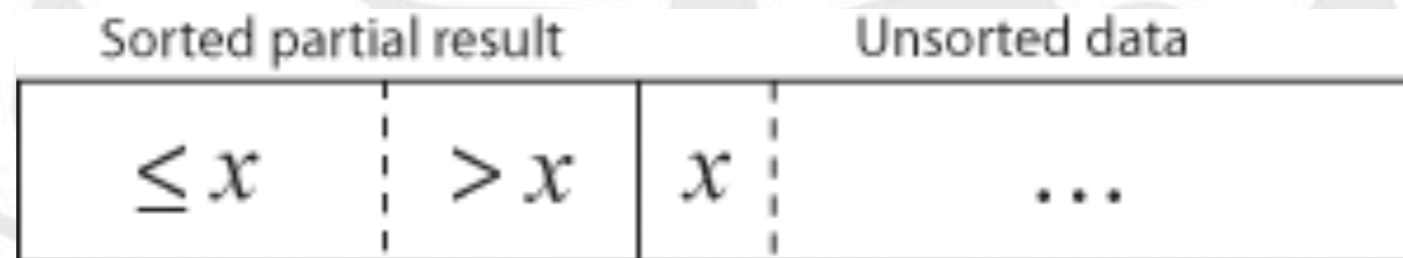
Indsættelsessortering

- Idé
 - Opbyg et sorteret del-array, et element af gangen
 - Indsæt det næste element i den sorterede del, ved at flytte større elementer en plads til højre



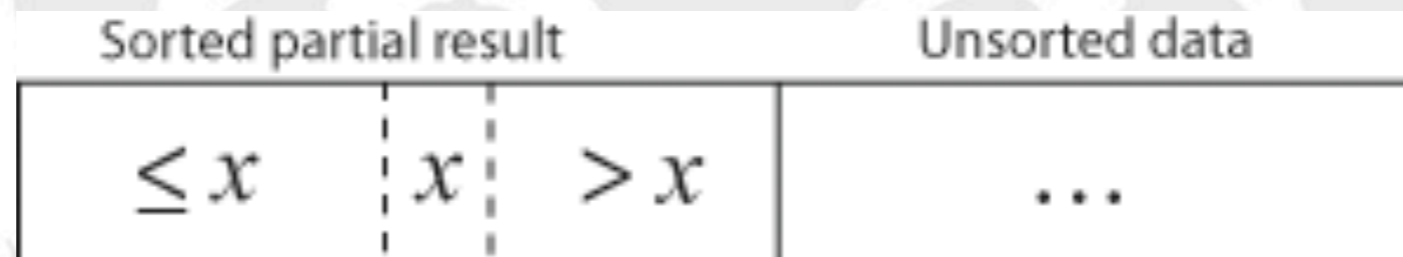
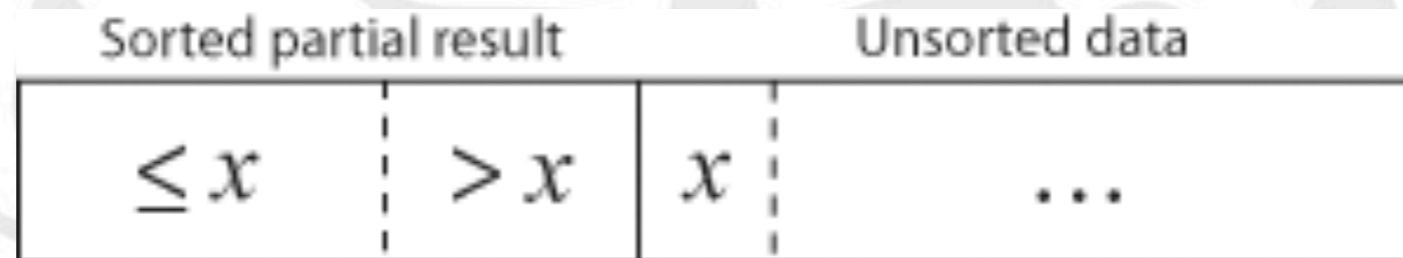
Indsættelsessortering

- Idé
 - Opbyg et sorteret del-array, et element af gangen
 - Indsæt det næste element i den sorterede del, ved at flytte større elementer en plads til højre



Indsættelsessortering

- Idé
 - Opbyg et sorteret del-array, et element af gangen
 - Indsæt det næste element i den sorterede del, ved at flytte større elementer en plads til højre



Indsættelsessortering



Indsættelsessortering

- Algoritme

```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```

Indsættelsessortering

- Algoritme

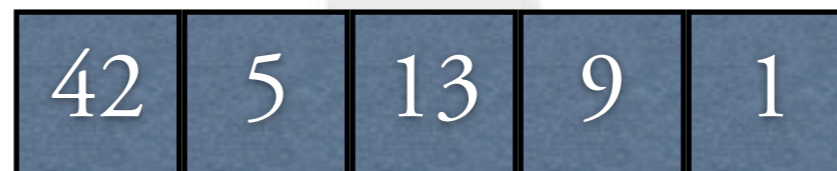
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```

42	5	13	9	1
----	---	----	---	---

Indsættelsessortering

- Algoritme

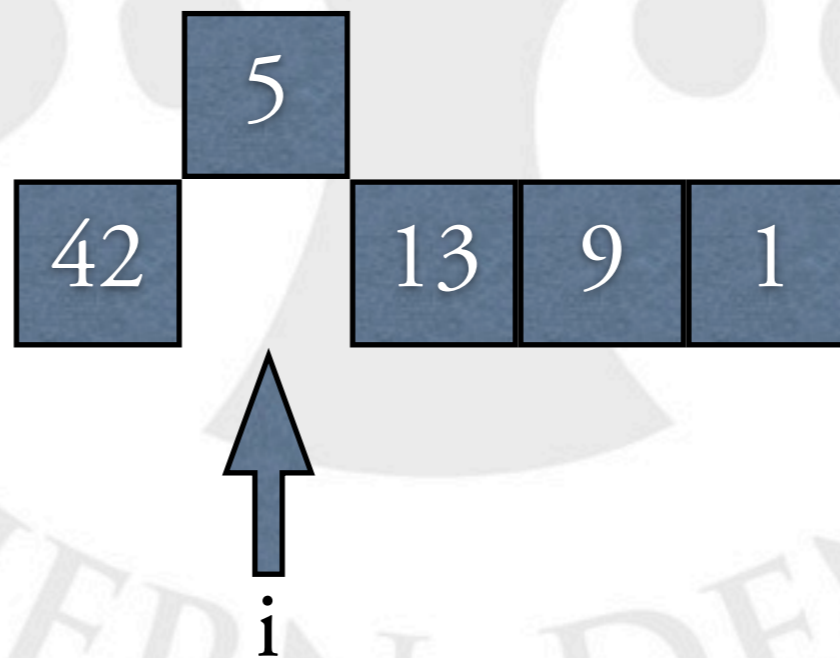
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

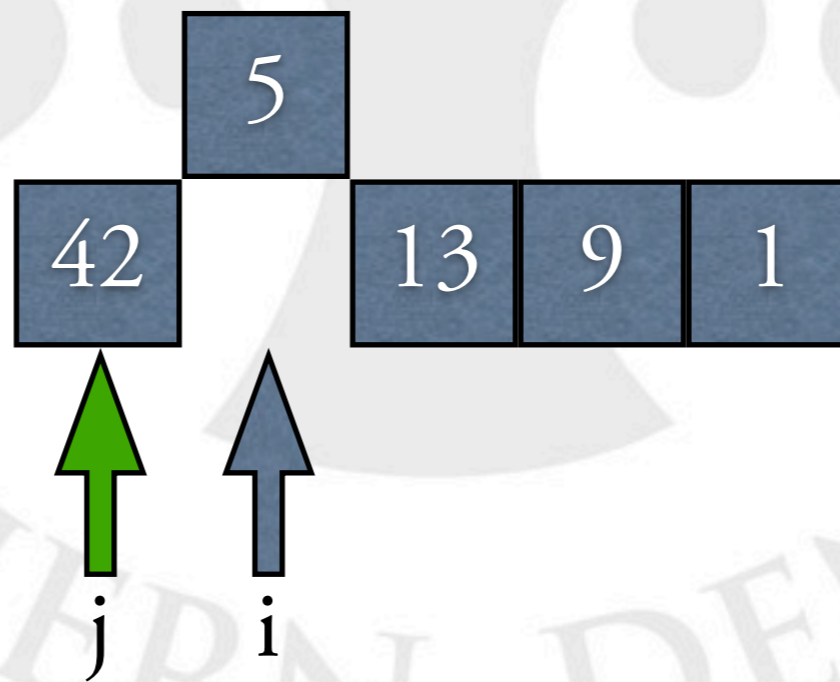
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

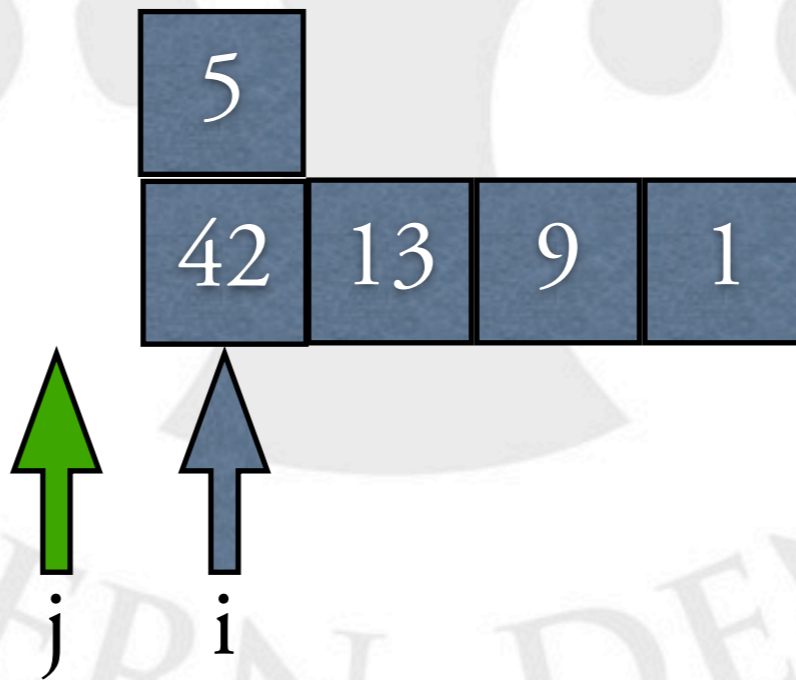
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

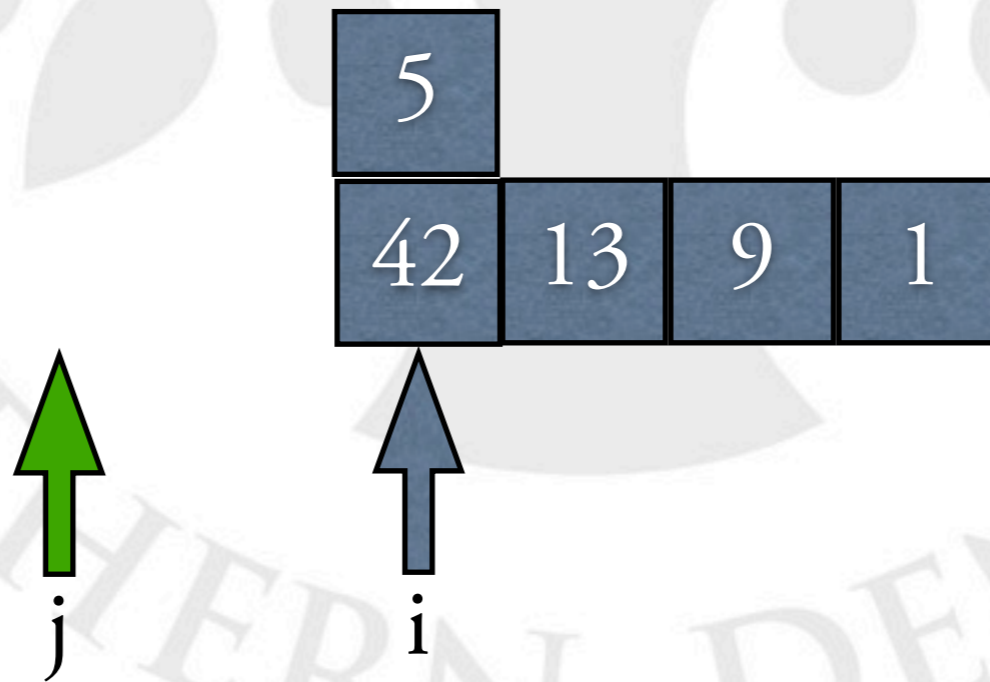
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

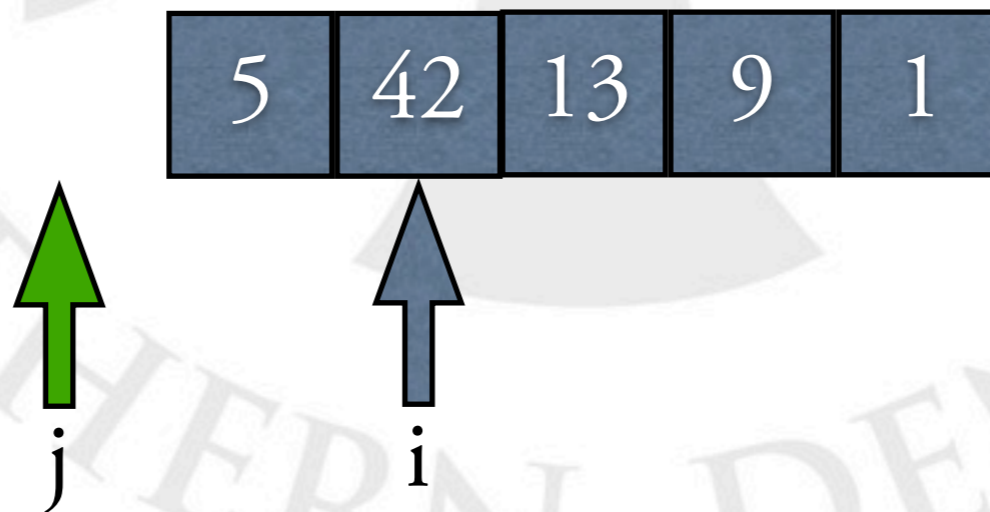
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

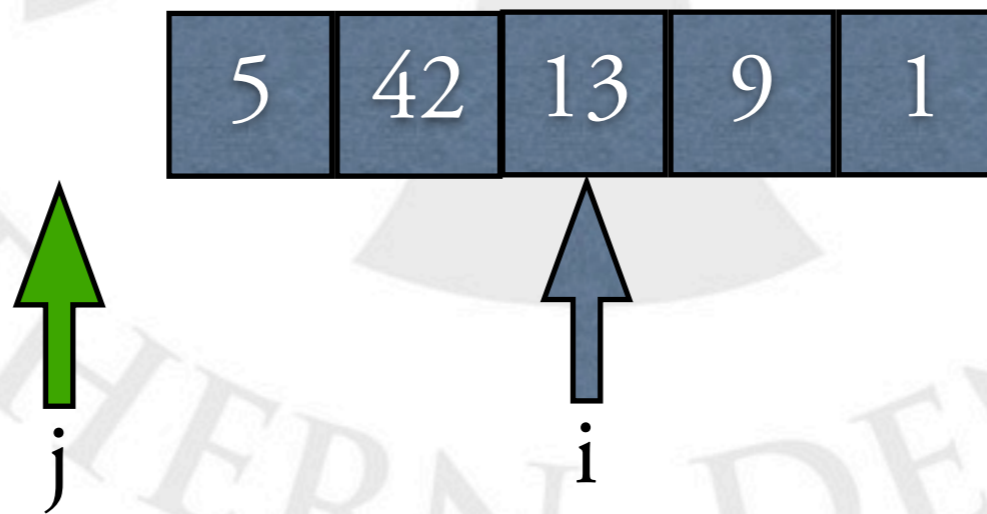
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

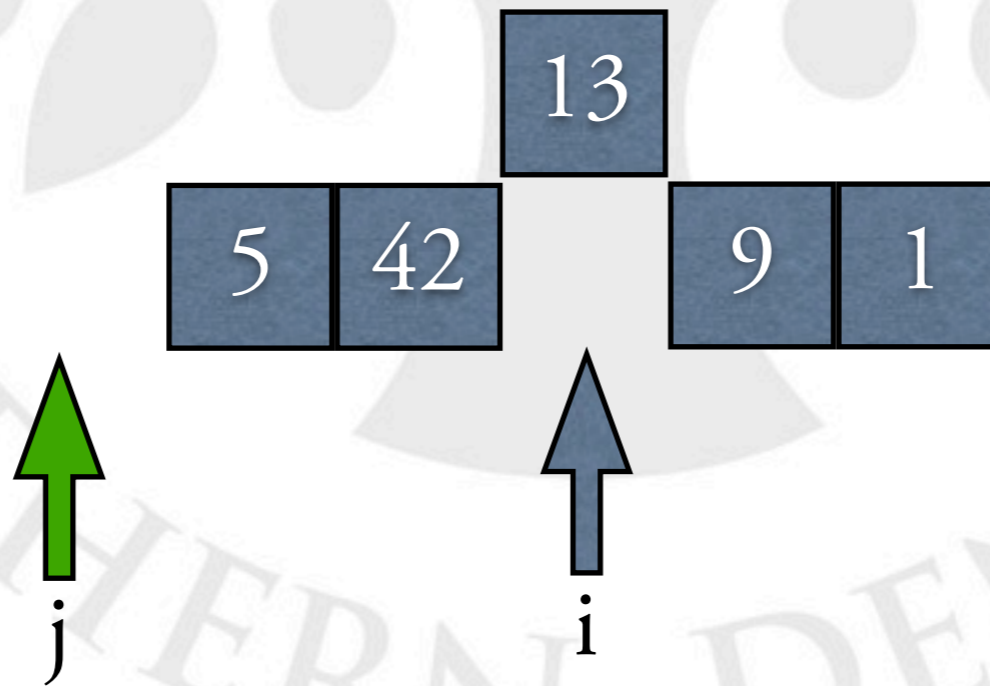
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

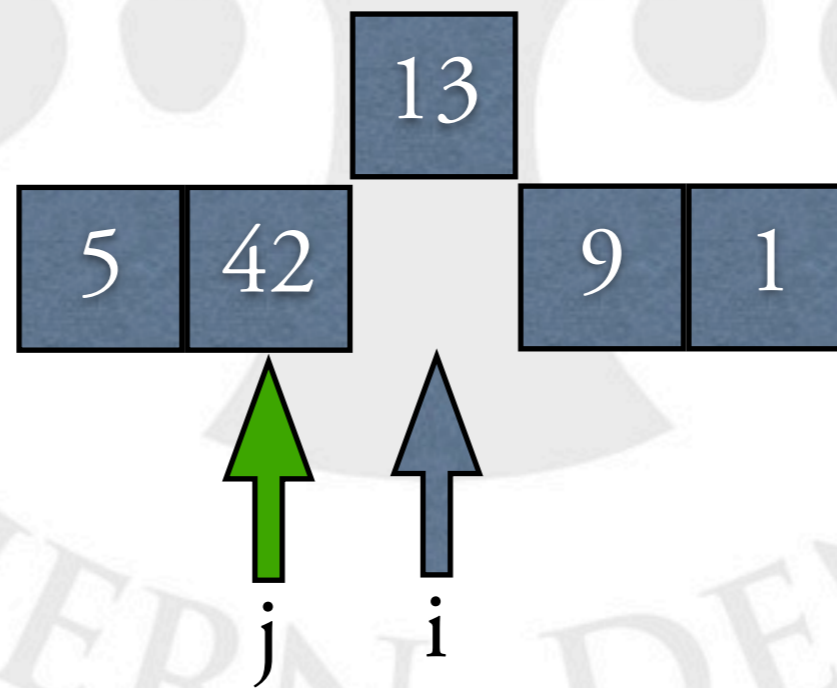
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

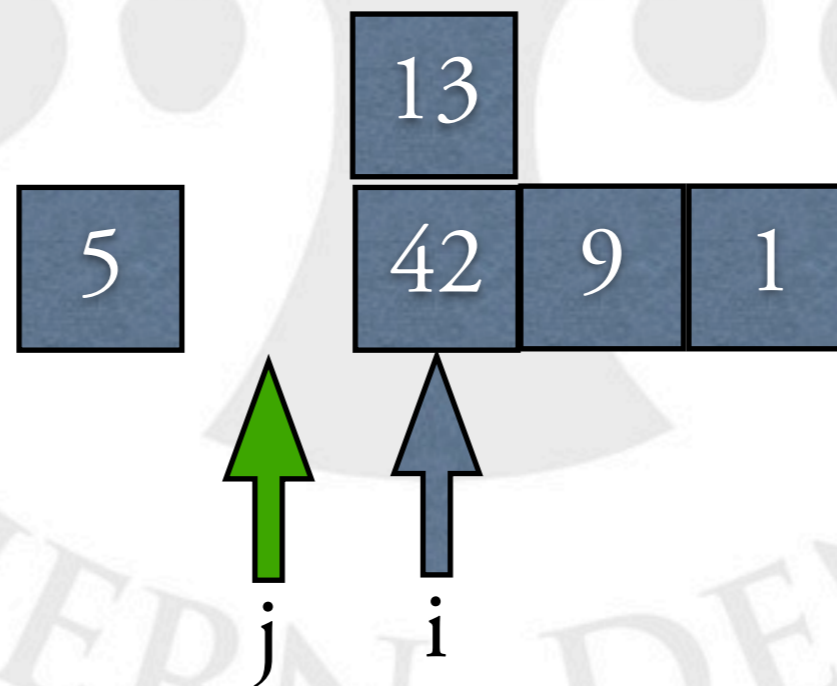
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

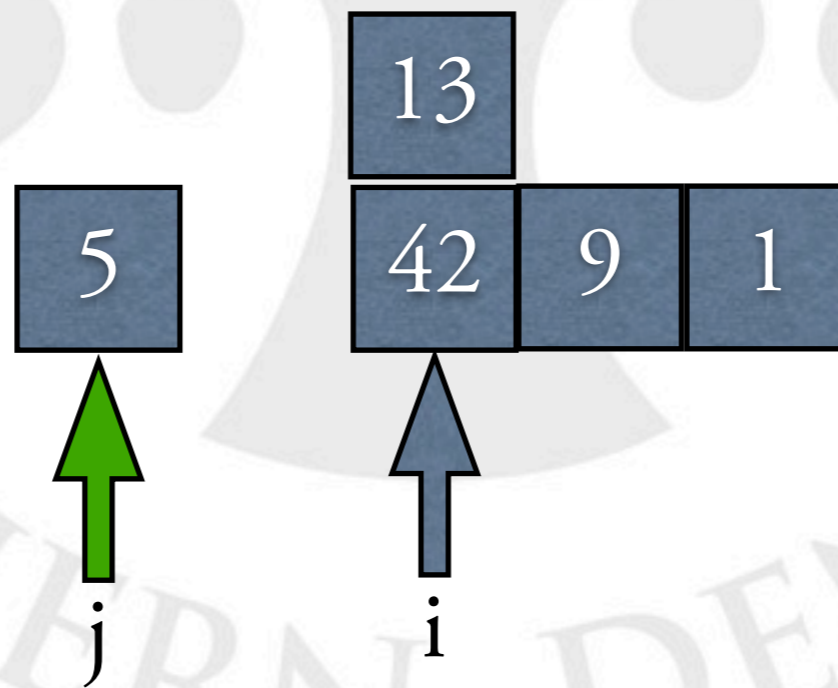
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

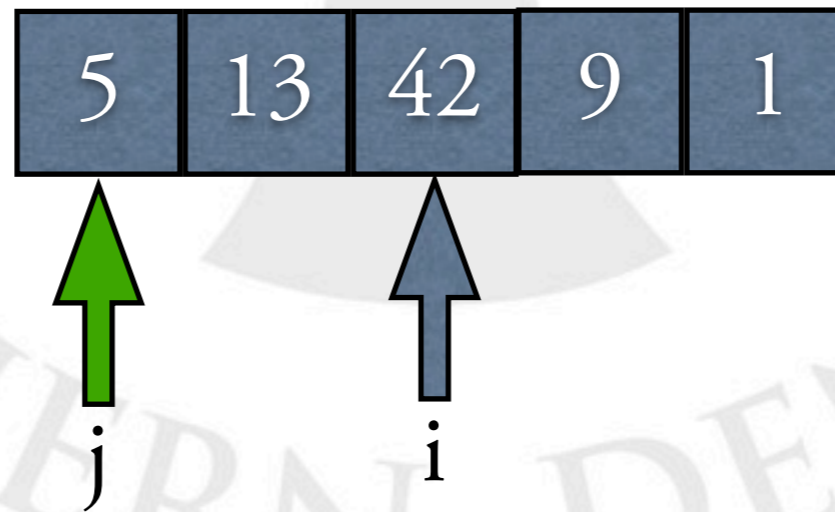
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

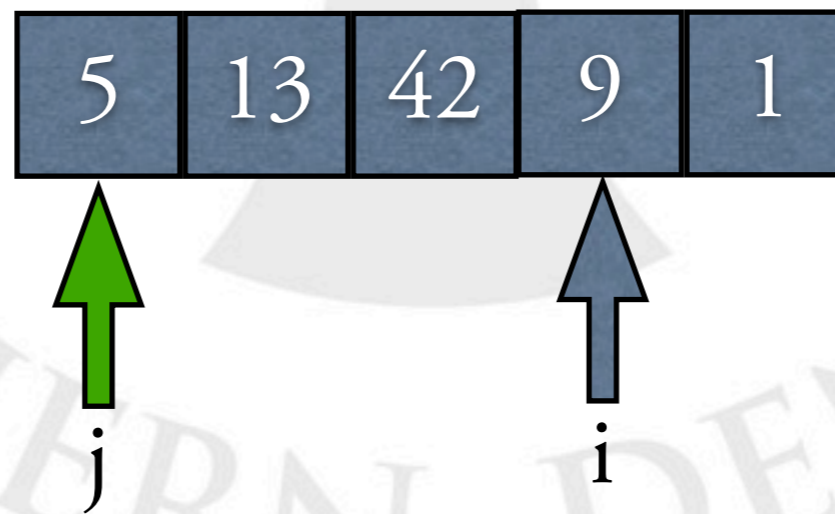
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

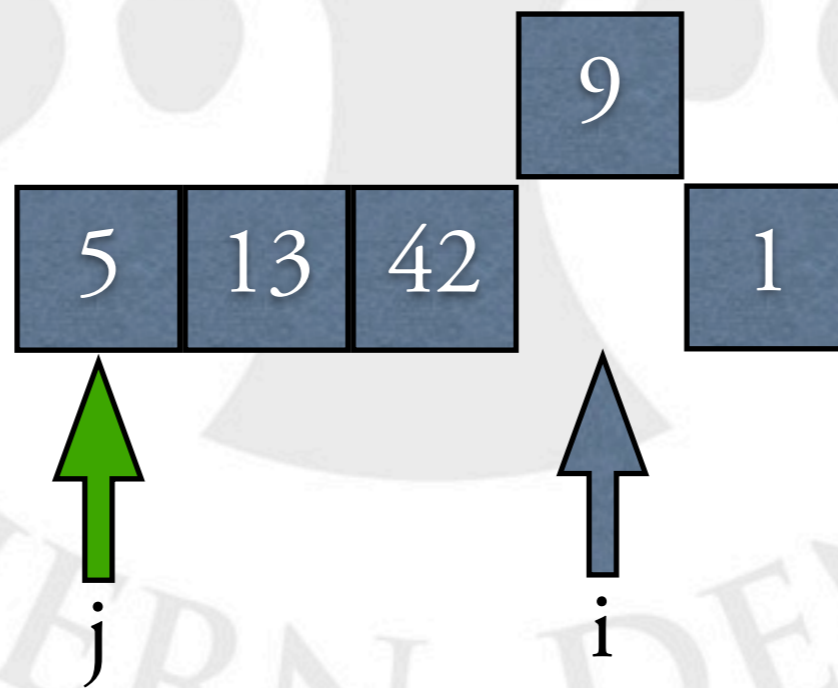
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

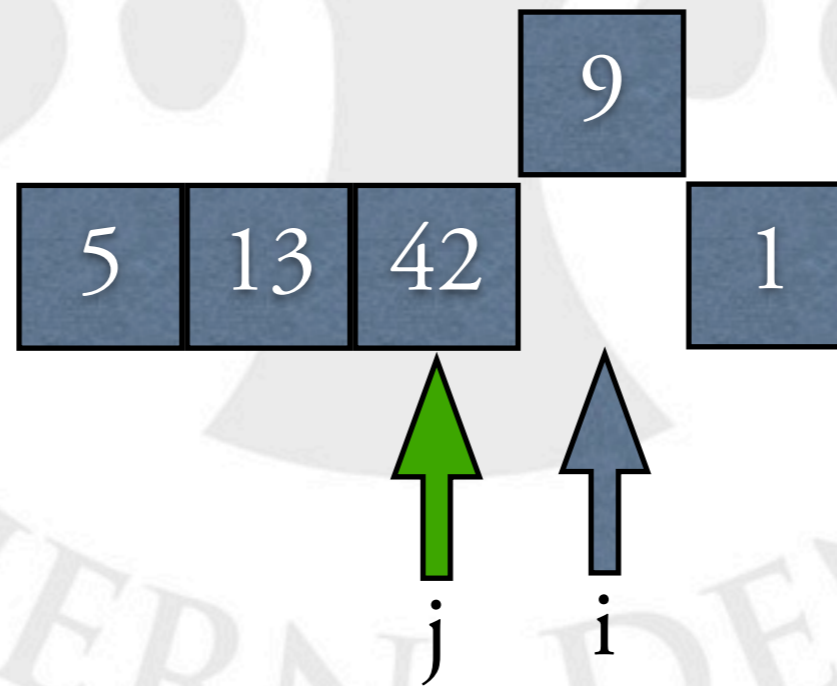
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

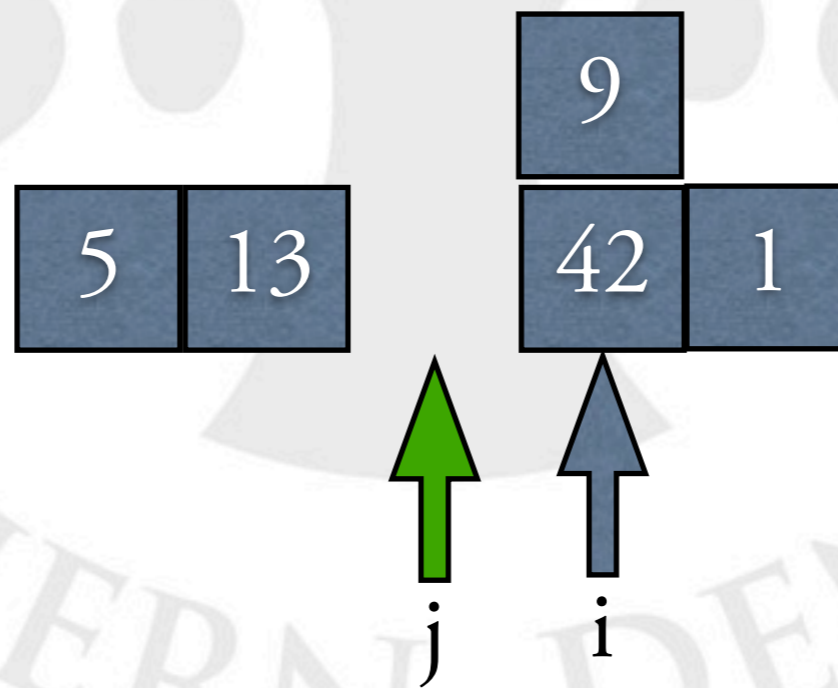
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

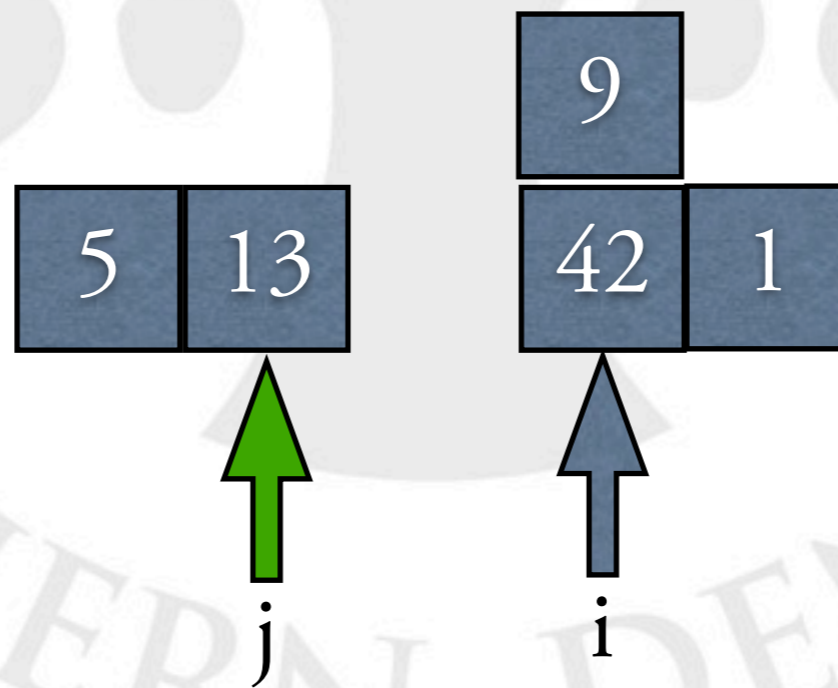
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

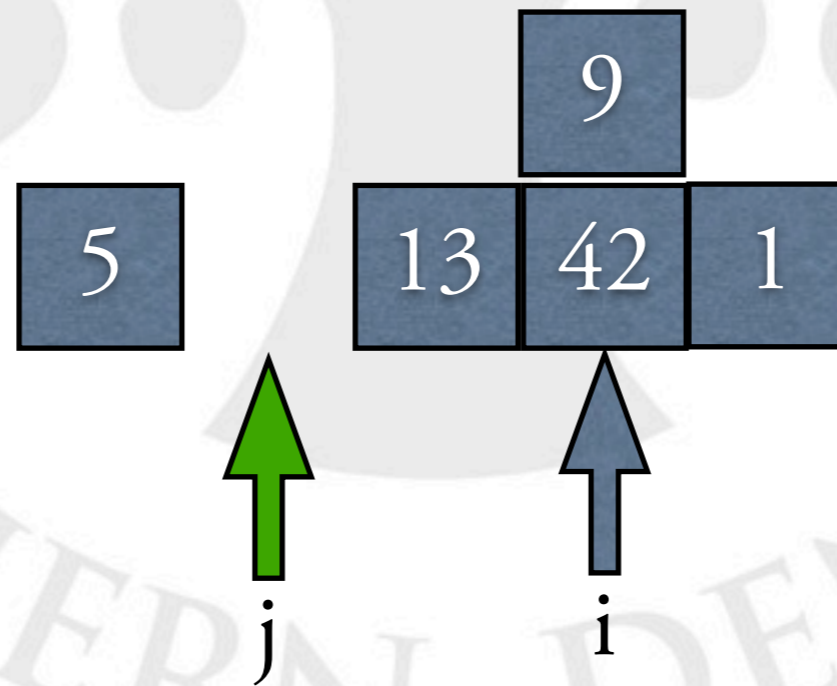
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

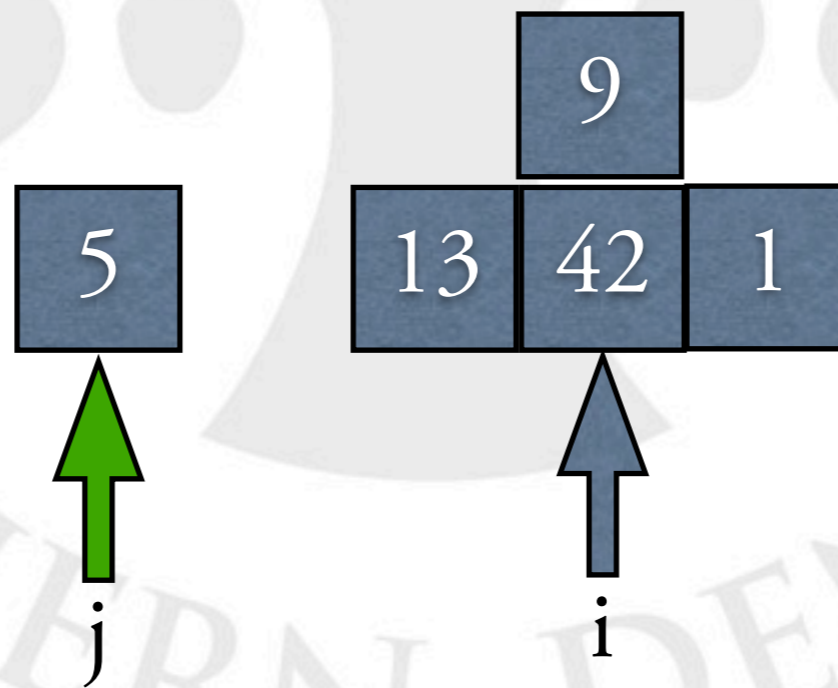
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

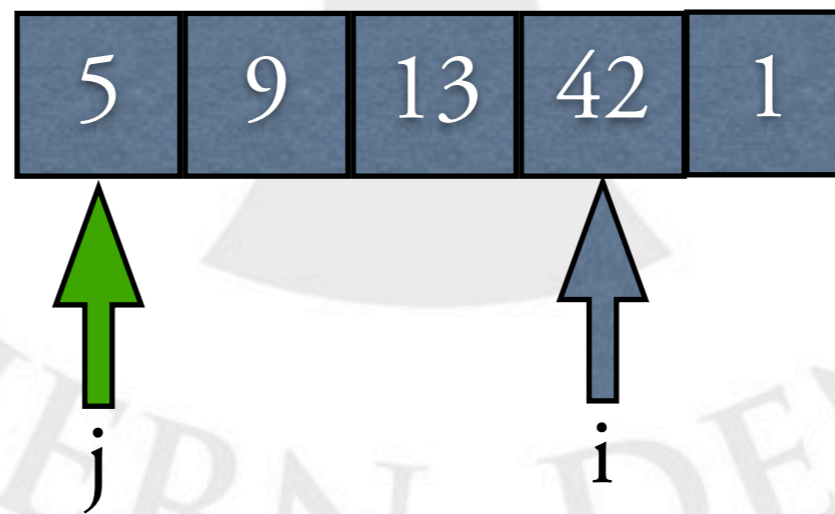
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

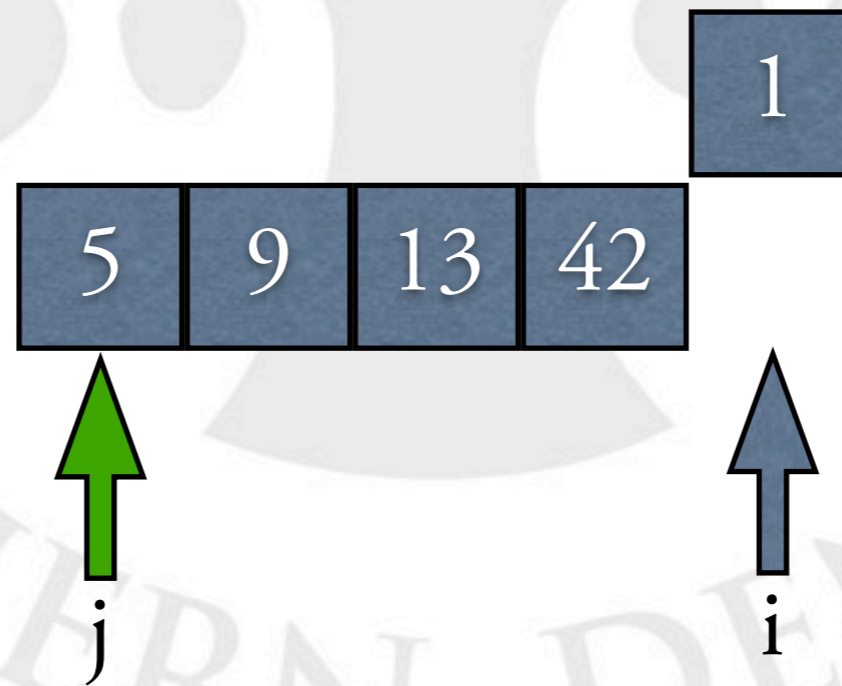
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

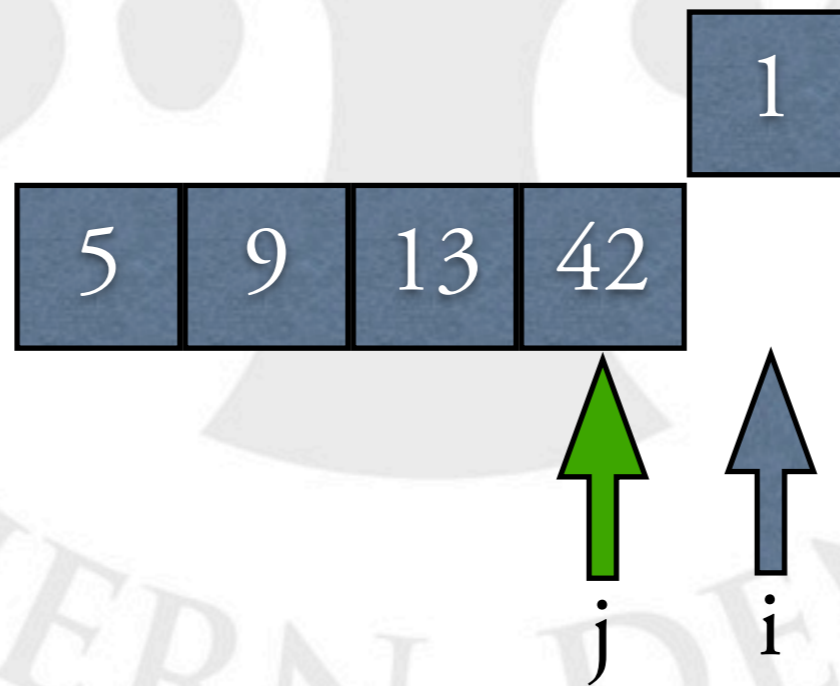
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

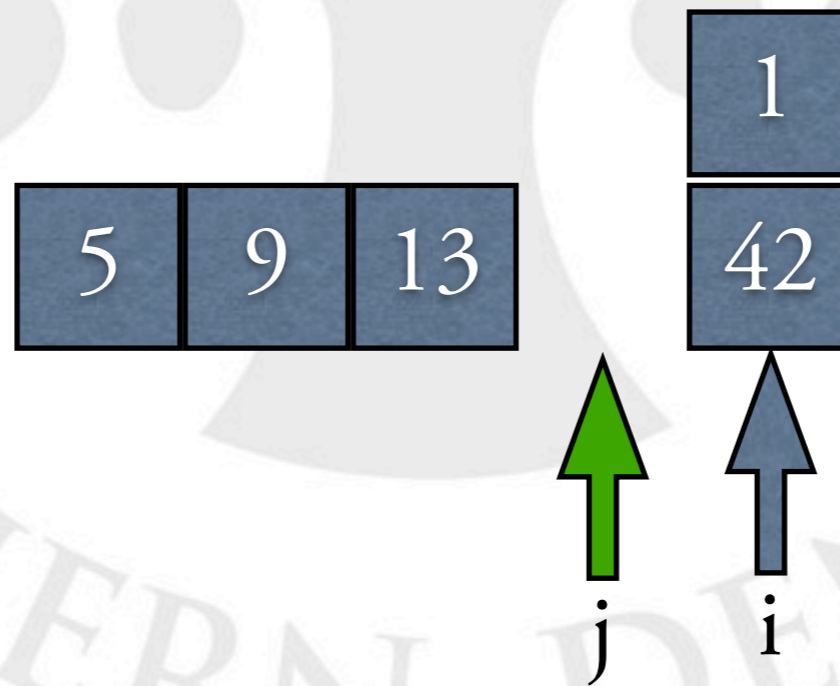
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

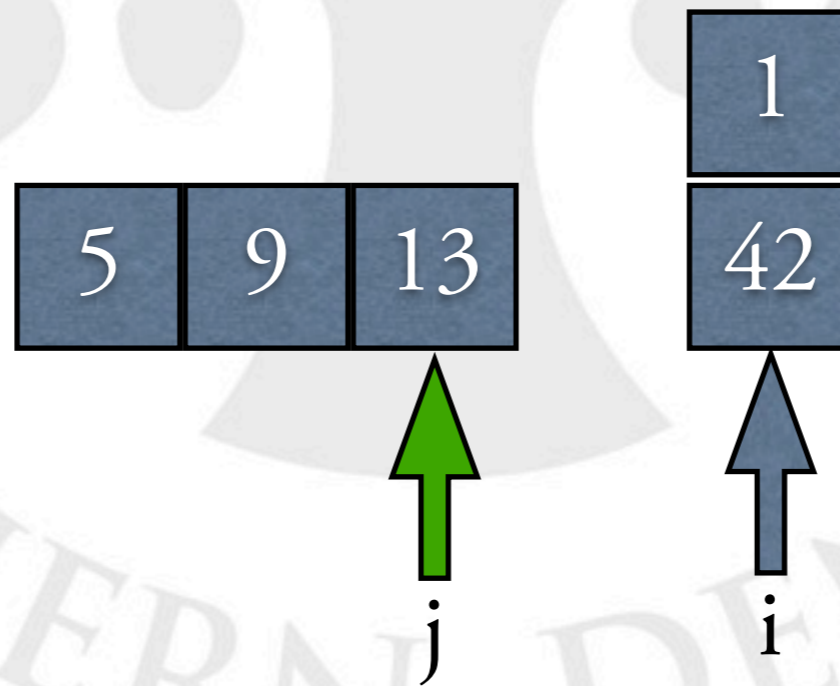
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

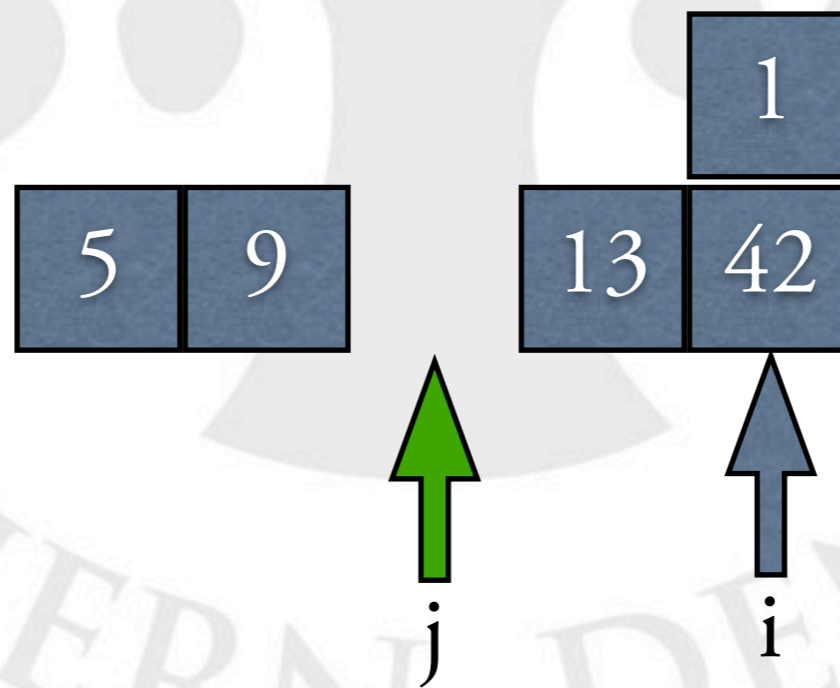
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

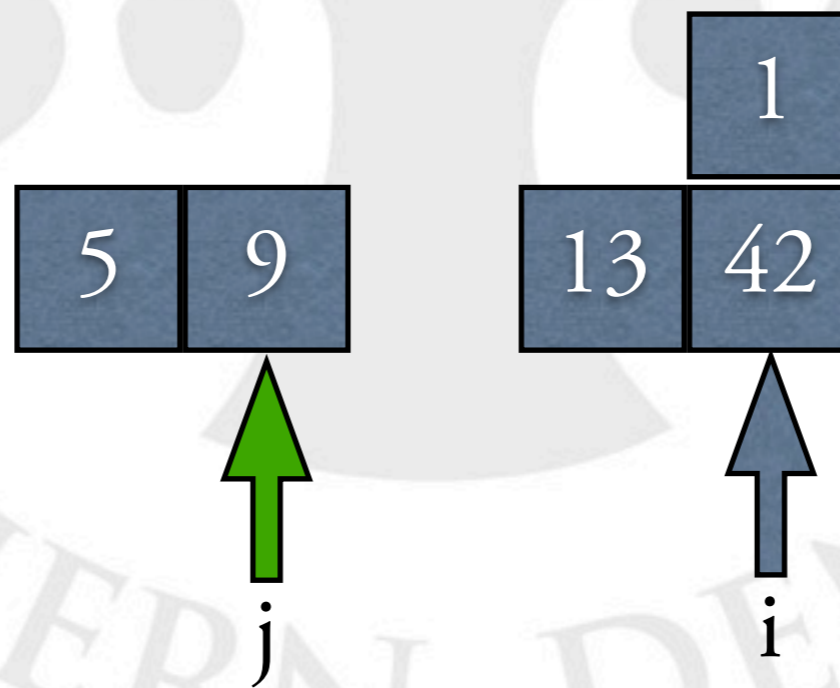
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

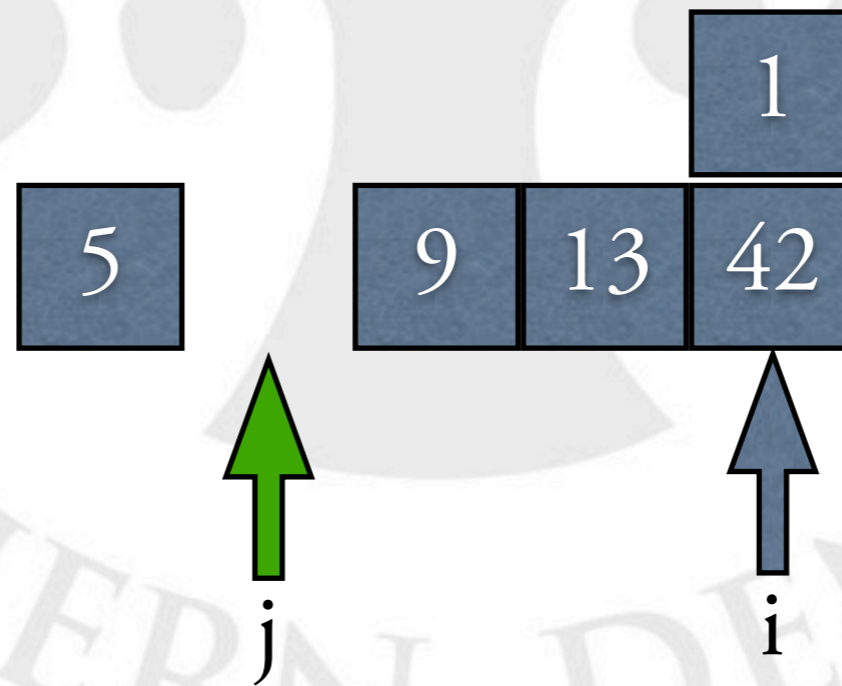
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

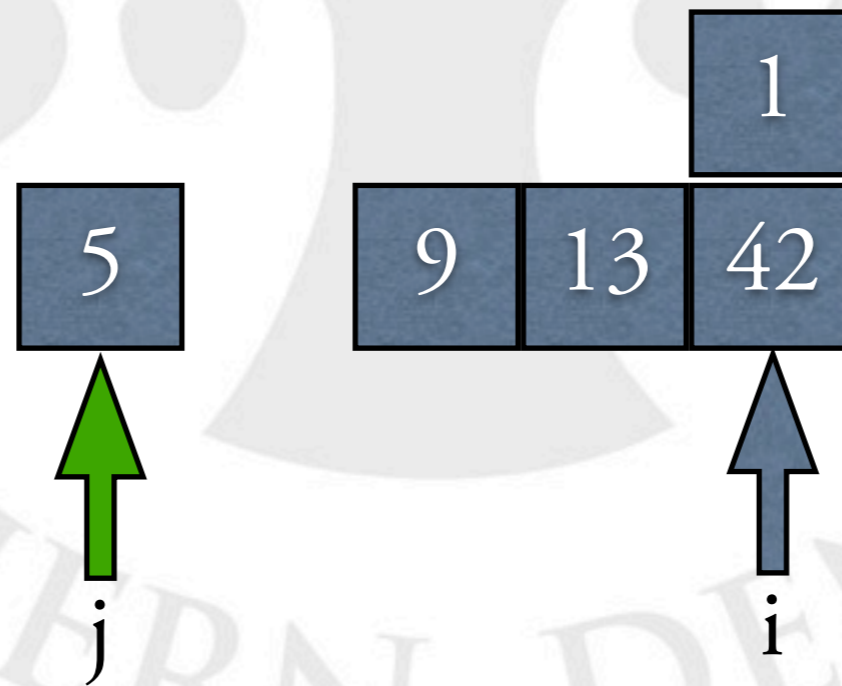
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

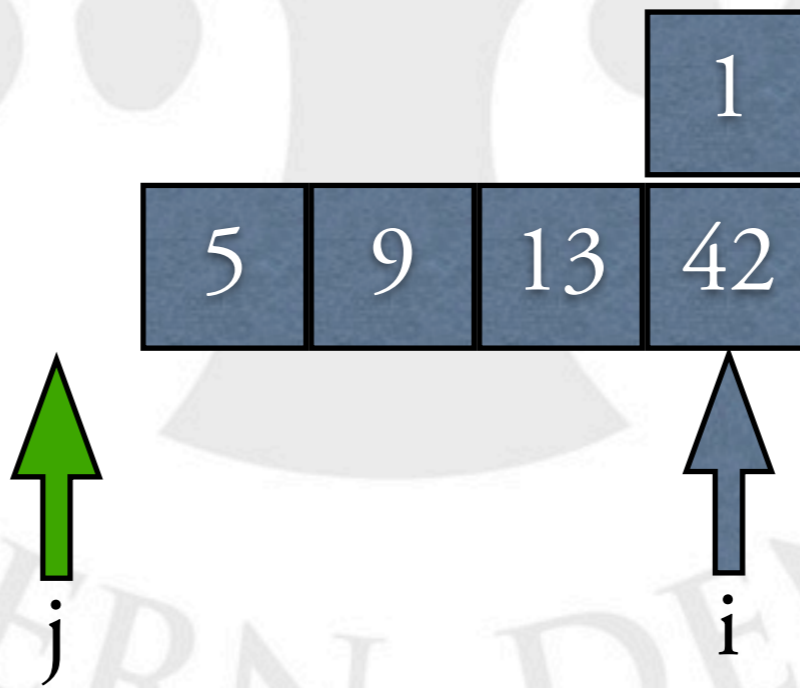
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

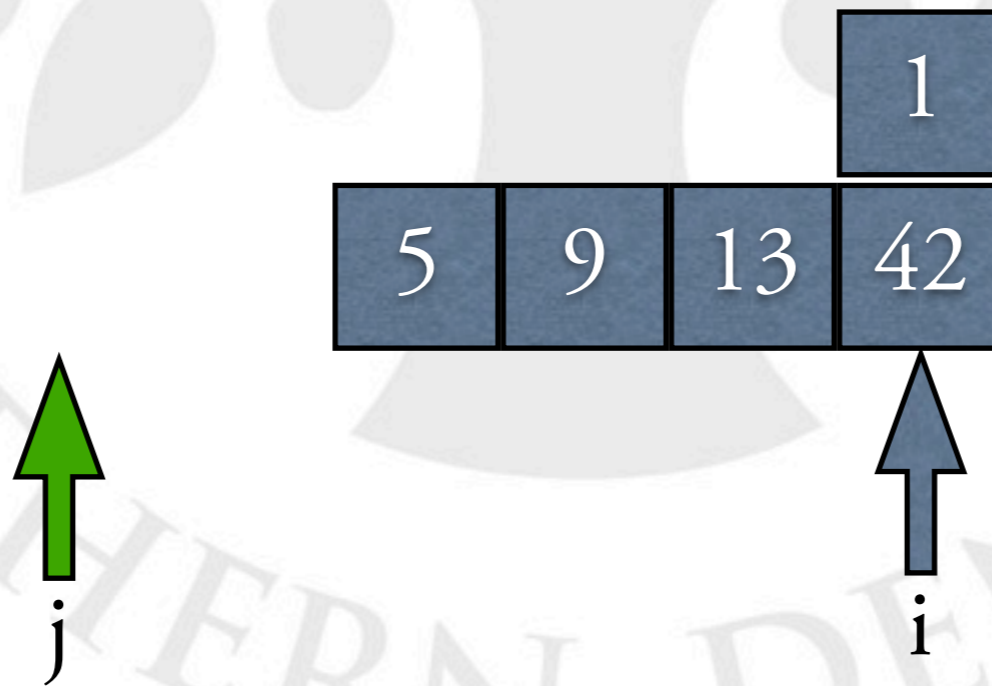
```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```



Indsættelsessortering

- Algoritme

```
for i = 1 to n-1 do:  
  value = A[i]  
  j = i-1  
  while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1  
  A[j+1] = value
```

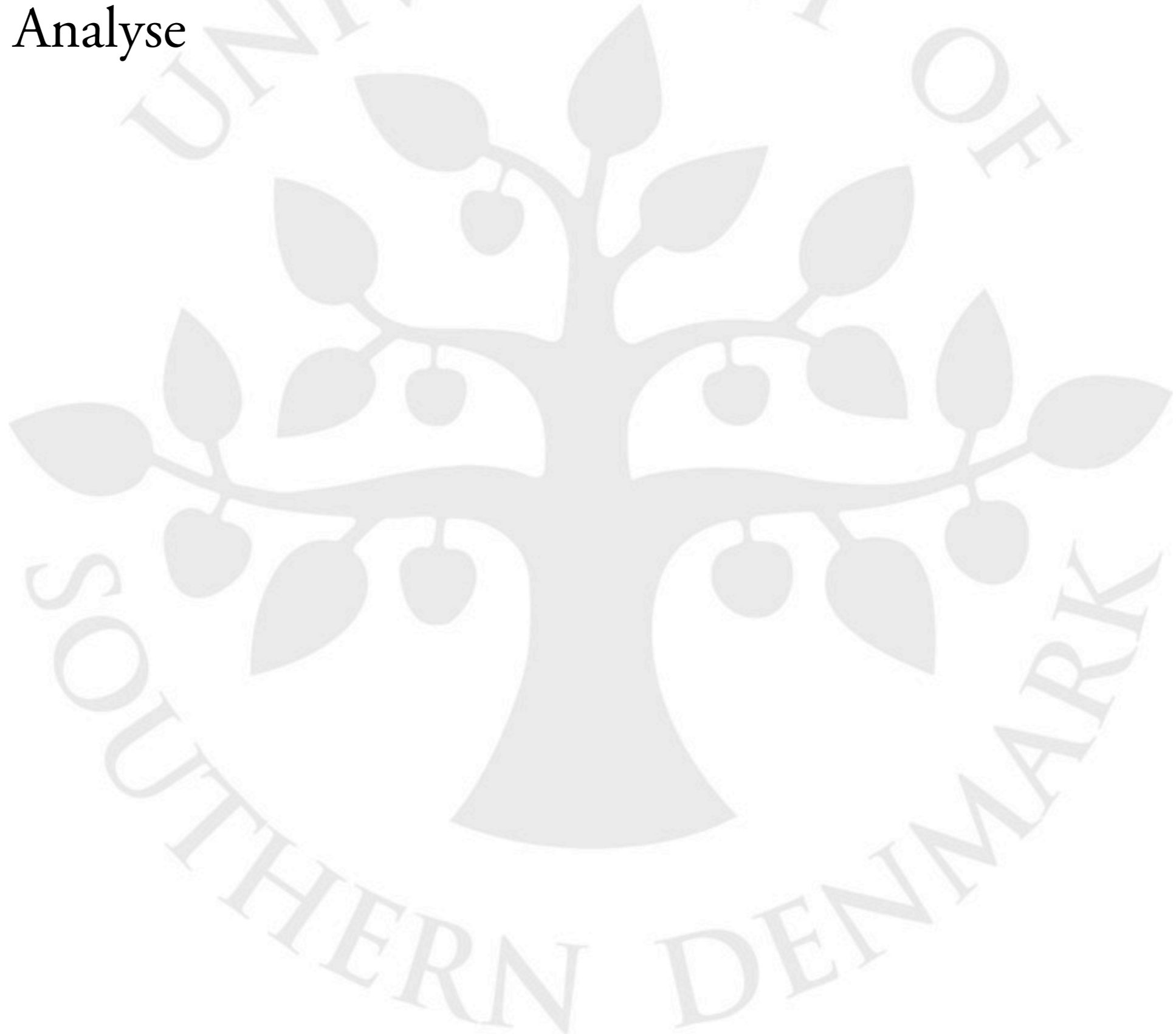


Indsættelsessortering



Indsættelsessortering

- Analyse



Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```



Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```

- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value

Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```

- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value
- Hvad gør vi så?

Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```

- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value
- Hvad gør vi så?
- Vi er kun ude efter værste tilfælde

Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```

- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value
- Hvad gør vi så?
- Vi er kun ude efter værste tilfælde
 - Hvad er det?

Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```

- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value
- Hvad gør vi så?
- Vi er kun ude efter værste tilfælde
 - Hvad er det?
 - Omvendt sorteret array

42	13	9	5	1
----	----	---	---	---

Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:  
    A[j+1] = A[j]  
    j = j-1
```

- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value
- Hvad gør vi så?
- Vi er kun ude efter værste tilfælde
 - Hvad er det?
 - Omvendt sorteret array

42	13	9	5	1
----	----	---	---	---
 - Giver samme opførsel som boble-sortering

Indsættelsessortering

- Analyse
- Hvor mange sammenligninger i den inderste løkke?

```
while j >= 0 and A[j] > value do:
    A[j+1] = A[j]
    j = j-1
```

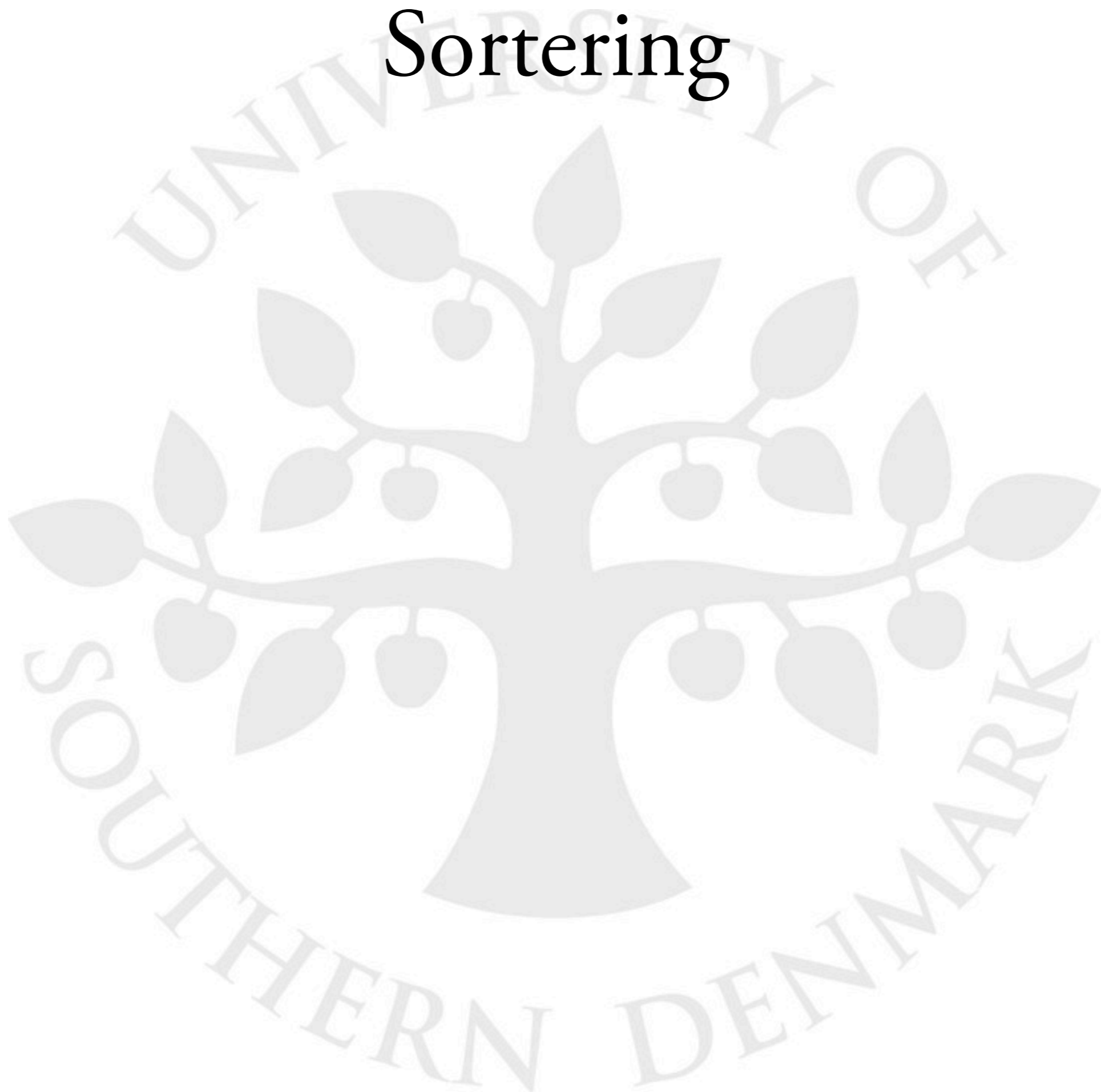
- Lidt svært at svare på... det afhænger jo af value
- Hvad gør vi så?
- Vi er kun ude efter værste tilfælde
 - Hvad er det?
 - Omvendt sorteret array

42	13	9	5	1
----	----	---	---	---
 - Giver samme opførsel som boble-sortering
 - Dvs. i værste tilfælde $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$



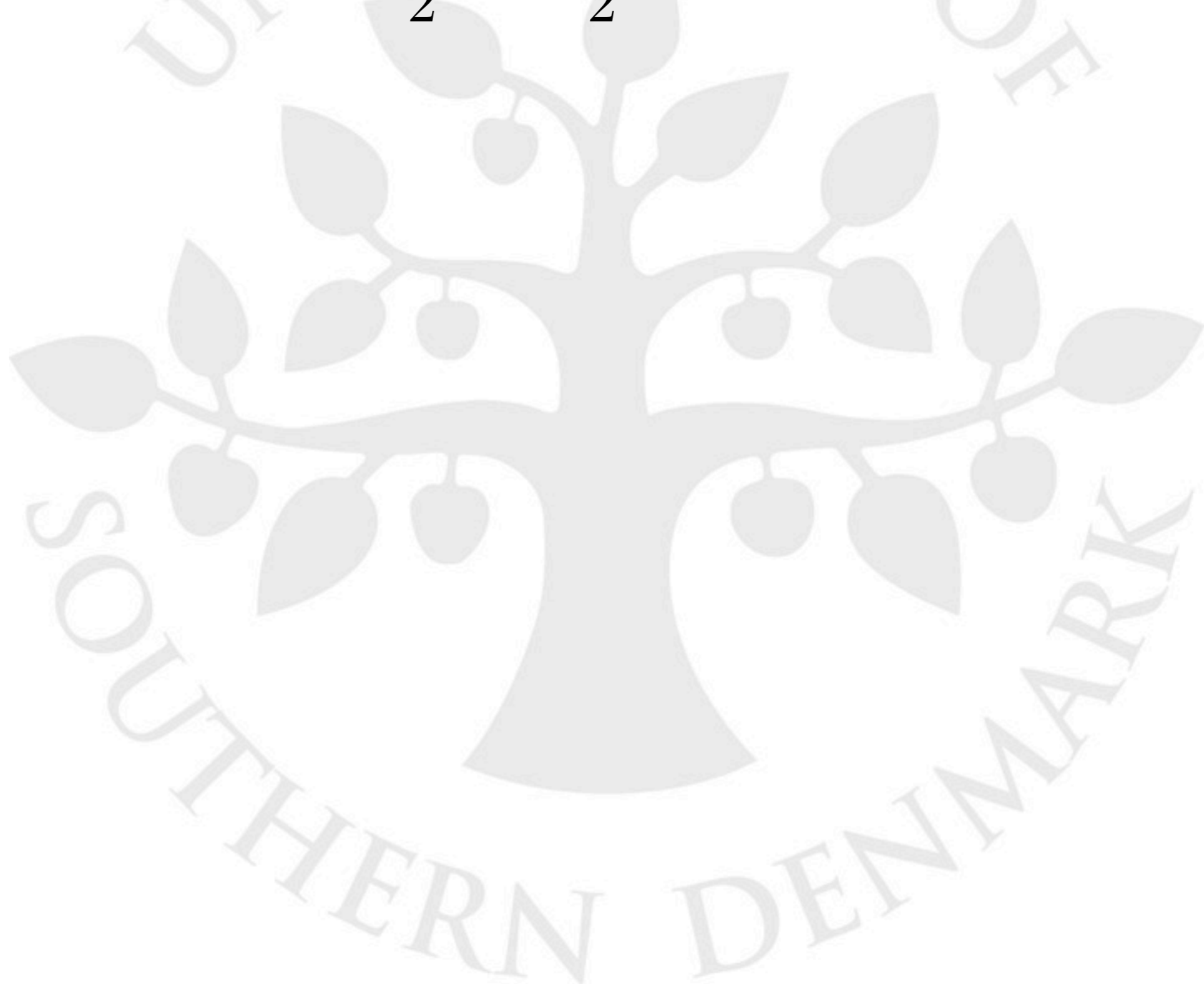


Sortering



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
-----------------	---------------------	---------------------

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100		

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000		



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$
sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.
10.000		



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.
10.000	6.1 sek.	



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.
10.000	6.1 sek.	22 min.



Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.
10.000	6.1 sek.	22 min.
100.000		

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.
10.000	6.1 sek.	22 min.
100.000	1.3 min.	

Sortering

- Det ser ud til at $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ er det bedste man kan gøre
- ?
- Faktisk ikke, man kan komme ned på ca. $n \log n$ sammenligninger
 - Husk $f(n) = n$ vokser hurtigere end $f(n) = \log n$
- Gør det nu den store forskel?
 - Ja!
 - Antag algoritme A tager $46n \log n$ mikrosekunder
 - Algoritme B tager $13n^2$ mikrosekunder

Input-størrelse	Tid for algoritme A	Tid for algoritme B
100	0.03 sek.	0.13 sek.
1000	0.45 sek.	13 sek.
10.000	6.1 sek.	22 min.
100.000	1.3 min.	1.5 dag