

# MAT1030 – Diskret Matematikk

## Forelesning 16: Rekursjon og induksjon

Dag Normann

Matematisk Institutt, Universitetet i Oslo

10. mars 2010

(Sist oppdatert: 2010-03-10 12:36)



# Forelesning 16

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.
- Våre eksempler vil ofte gå ut på å vise at en formel for det generelle leddet i en følge som vi har definert ved rekursjon er riktig.

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.
- Våre eksempler vil ofte gå ut på å vise at en formel for det generelle leddet i en følge som vi har definert ved rekursjon er riktig.
- I flere eksempler vil den naturlige gangen være



# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.
- Våre eksempler vil ofte gå ut på å vise at en formel for det generelle leddet i en følge som vi har definert ved rekursjon er riktig.
- I flere eksempler vil den naturlige gangen være  
problem

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.
- Våre eksempler vil ofte gå ut på å vise at en formel for det generelle leddet i en følge som vi har definert ved rekursjon er riktig.
- I flere eksempler vil den naturlige gangen være  
problem  $\rightarrow$  rekursjon

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.
- Våre eksempler vil ofte gå ut på å vise at en formel for det generelle leddet i en følge som vi har definert ved rekursjon er riktig.
- I flere eksempler vil den naturlige gangen være  
problem  $\rightarrow$  rekursjon  $\rightarrow$  formel

# Rekursjon og induksjon

- Tirsdag ga vi endel eksempler på rekursive definisjoner og vi forklarte hva vi mener med induksjonsbevis.
- Vi kommer til å fortsette i dag med å gi eksempler på begge deler.
- Induksjonsbevis er et effektivt matematisk virkemiddel.
- Våre eksempler vil ofte gå ut på å vise at en formel for det generelle leddet i en følge som vi har definert ved rekursjon er riktig.
- I flere eksempler vil den naturlige gangen være  
problem  $\rightarrow$  rekursjon  $\rightarrow$  formel  $\rightarrow$  induksjonsbevis

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

- Formatene for å definere en funksjon  $f$  på  $\mathbb{N}$  ved **rekursjon** er varianter over

# Rekursjon og induksjon

- Formatene for å definere en funksjon  $f$  på  $\mathbb{N}$  ved **rekursjon** er varianter over
  1. Definer  $f(1)$ .

# Rekursjon og induksjon

- Formatene for å definere en funksjon  $f$  på  $\mathbb{N}$  ved **rekursjon** er varianter over
  1. Definer  $f(1)$ .
  2. Definer  $f(n + 1)$  som en funksjon av  $n$  og  $f(n)$ .



# Rekursjon og induksjon

- Formatene for å definere en funksjon  $f$  på  $\mathbb{N}$  ved **rekursjon** er varianter over
  1. Definer  $f(1)$ .
  2. Definer  $f(n + 1)$  som en funksjon av  $n$  og  $f(n)$ .
- Formatene for å bevise et predikat  $P(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$  er varianter over

# Rekursjon og induksjon

- Formatene for å definere en funksjon  $f$  på  $\mathbb{N}$  ved **rekursjon** er varianter over
  1. Definer  $f(1)$ .
  2. Definer  $f(n + 1)$  som en funksjon av  $n$  og  $f(n)$ .
- Formatene for å bevise et predikat  $P(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$  er varianter over
  1. Bevis  $P(1)$ .

# Rekursjon og induksjon

- Formatene for å definere en funksjon  $f$  på  $\mathbb{N}$  ved **rekursjon** er varianter over
  1. Definer  $f(1)$ .
  2. Definer  $f(n + 1)$  som en funksjon av  $n$  og  $f(n)$ .
- Formatene for å bevise et predikat  $P(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$  er varianter over
  1. Bevis  $P(1)$ .
  2. Bevis  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$  for vilkårlig  $n \in \mathbb{N}$ .

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Definer

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Da har vi

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Da har vi
  - $f(1) = 1$

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Da har vi
  - $f(1) = 1$
  - $f(2) = 3 \cdot 1 + 1 = 4$

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Da har vi
  - $f(1) = 1$
  - $f(2) = 3 \cdot 1 + 1 = 4$
  - $f(3) = 3 \cdot 4 + 1 = 13$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Da har vi
  - $f(1) = 1$
  - $f(2) = 3 \cdot 1 + 1 = 4$
  - $f(3) = 3 \cdot 4 + 1 = 13$
  - $f(4) = 3 \cdot 13 + 1 = 40$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Definer
  - $f(1) = 1$
  - $f(n + 1) = 3f(n) + 1$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Da har vi
  - $f(1) = 1$
  - $f(2) = 3 \cdot 1 + 1 = 4$
  - $f(3) = 3 \cdot 4 + 1 = 13$
  - $f(4) = 3 \cdot 13 + 1 = 40$
- Vi kan fortsette å regne ut  $f(5)$ ,  $f(6)$ ,  $f(7)$ , osv. ettersom  $f$  er definert ved **rekursjon**.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$
- Da har vi

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$
- Da har vi
  - $g(1) = 1$

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$
- Da har vi
  - $g(1) = 1$
  - $g(2) = 1 + 3 = 4$

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$
- Da har vi
  - $g(1) = 1$
  - $g(2) = 1 + 3 = 4$
  - $g(3) = 4 + 3^2 = 13$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$
- Da har vi
  - $g(1) = 1$
  - $g(2) = 1 + 3 = 4$
  - $g(2) = 4 + 3^2 = 13$
  - $g(4) = 13 + 3^3 = 40$



## Eksempel (Fortsatt)

- Definer
  - $g(1) = 1$
  - $g(n + 1) = g(n) + 3^n$
- Da har vi
  - $g(1) = 1$
  - $g(2) = 1 + 3 = 4$
  - $g(3) = 4 + 3^2 = 13$
  - $g(4) = 13 + 3^3 = 40$
- Vi kan fortsette å regne ut  $g(5)$ ,  $g(6)$ ,  $g(7)$ , osv., og vil finne ut at så langt vi kan se vil  $f(n) = g(n)$ .

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Det er da naturlig å gjette på at  $f(n) = g(n)$  for alle  $n$ .

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Det er da naturlig å gjette på at  $f(n) = g(n)$  for alle  $n$ .
- For å vise det, kan vi prøve å vise at de to rekursive definisjonene er de samme, men vi ser jo at [rekursjonsskrittet](#) i de to definisjonene ikke likner på hverandre.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Det er da naturlig å gjette på at  $f(n) = g(n)$  for alle  $n$ .
- For å vise det, kan vi prøve å vise at de to rekursive definisjonene er de samme, men vi ser jo at **rekursjonsskrittet** i de to definisjonene ikke likner på hverandre.
- Vi ser at  $g(n)$  er summen i en endelig geometrisk rekke

$$g(n) = 1 + 3 + 3^2 + \dots + 3^{n-1}.$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Det er da naturlig å gjette på at  $f(n) = g(n)$  for alle  $n$ .
- For å vise det, kan vi prøve å vise at de to rekursive definisjonene er de samme, men vi ser jo at **rekursjonsskrittet** i de to definisjonene ikke likner på hverandre.
- Vi ser at  $g(n)$  er summen i en endelig geometrisk rekke

$$g(n) = 1 + 3 + 3^2 + \dots + 3^{n-1}.$$

- En slik rekke har en kjent sum

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{3 - 1} = \frac{3^n - 1}{2}.$$

# Rekursjon og induksjon



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Siden vi sikkert ikke husker hvordan vi kom frem til denne formelen, og siden vi innfører induksjonsbevis i disse forelesningene, viser vi formelen ved induksjon.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Siden vi sikkert ikke husker hvordan vi kom frem til denne formelen, og siden vi innfører induksjonsbevis i disse forelesningene, viser vi formelen ved induksjon.  
Setter vi  $n = 1$  inn i formelen, får vi

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Siden vi sikkert ikke husker hvordan vi kom frem til denne formelen, og siden vi innfører induksjonsbevis i disse forelesningene, viser vi formelen ved induksjon.

Setter vi  $n = 1$  inn i formelen, får vi

$$\frac{3^n - 1}{2} = \frac{3 - 1}{2} = 1 = g(1)$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Siden vi sikkert ikke husker hvordan vi kom frem til denne formelen, og siden vi innfører induksjonsbevis i disse forelesningene, viser vi formelen ved induksjon.

Setter vi  $n = 1$  inn i formelen, får vi

$$\frac{3^n - 1}{2} = \frac{3 - 1}{2} = 1 = g(1)$$

så formelen stemmer for  $n = 1$ .

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Siden vi sikkert ikke husker hvordan vi kom frem til denne formelen, og siden vi innfører induksjonsbevis i disse forelesningene, viser vi formelen ved induksjon.

Setter vi  $n = 1$  inn i formelen, får vi

$$\frac{3^n - 1}{2} = \frac{3 - 1}{2} = 1 = g(1)$$

så formelen stemmer for  $n = 1$ .

- Anta at formelen stemmer for et tall  $n$ , det vil si at

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$g(n + 1)$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$g(n + 1) = g(n) + 3^n$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$g(n + 1) = g(n) + 3^n = \frac{3^n - 1}{2} + 3^n$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$\begin{aligned}g(n+1) &= g(n) + 3^n = \frac{3^n - 1}{2} + 3^n \\ &= \frac{3^n - 1 + 2 \cdot 3^n}{2}\end{aligned}$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$\begin{aligned}g(n+1) &= g(n) + 3^n = \frac{3^n - 1}{2} + 3^n \\ &= \frac{3^n - 1 + 2 \cdot 3^n}{2} = \frac{3 \cdot 3^n - 1}{2}\end{aligned}$$

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$\begin{aligned}g(n+1) &= g(n) + 3^n = \frac{3^n - 1}{2} + 3^n \\ &= \frac{3^n - 1 + 2 \cdot 3^n}{2} = \frac{3 \cdot 3^n - 1}{2} = \frac{3^{n+1} - 1}{2}\end{aligned}$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Da er

$$\begin{aligned}g(n+1) &= g(n) + 3^n = \frac{3^n - 1}{2} + 3^n \\ &= \frac{3^n - 1 + 2 \cdot 3^n}{2} = \frac{3 \cdot 3^n - 1}{2} = \frac{3^{n+1} - 1}{2}\end{aligned}$$

som viser at formelen også holder for  $g(n+1)$ .



# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

$P(1)$  for seg

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

$P(1)$  for seg

1.  $P(1) \rightarrow P(2)$

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

$P(1)$  for seg

1.  $P(1) \rightarrow P(2)$
2.  $P(2) \rightarrow P(3)$

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

$P(1)$  for seg

1.  $P(1) \rightarrow P(2)$
2.  $P(2) \rightarrow P(3)$
3.  $P(3) \rightarrow P(4)$



## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

$P(1)$  for seg

1.  $P(1) \rightarrow P(2)$
2.  $P(2) \rightarrow P(3)$
3.  $P(3) \rightarrow P(4)$

...

## Eksempel (Fortsatt)

Hvis  $P(n)$  er utsagnet

$$g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$$

har vi vist

$P(1)$  for seg

1.  $P(1) \rightarrow P(2)$
2.  $P(2) \rightarrow P(3)$
3.  $P(3) \rightarrow P(4)$

...

under ett som spesialtilfeller av  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$ .

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

Da er eksempelvis  $P(17)$  en tautologisk konsekvens av alt det vi har bevist.

## Eksempel (Fortsatt)

Da er eksempelvis  $P(17)$  en tautologisk konsekvens av alt det vi har bevist.

Prinsippet bak induksjonsbevis er at vi da vet med sikkerhet at  $P(n)$  holder for alle  $n$ .

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

La nå  $Q(n)$  være påstanden

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

La nå  $Q(n)$  være påstanden

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

La nå  $Q(n)$  være påstanden

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

Vi skal se at vi også kan vise  $\forall n Q(n)$  ved induksjon.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

La nå  $Q(n)$  være påstanden

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

Vi skal se at vi også kan vise  $\forall n Q(n)$  ved induksjon.

Det vil følge at  $f$  og  $g$  er de samme funksjonene, eller de samme *følgene*, hvis man ønsker å se på det på den måten.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .
- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n + 1)$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .
- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n + 1) = 3 \cdot f(n) + 1$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n + 1) = 3 \cdot f(n) + 1 = 3 \cdot \frac{3^n - 1}{2} + 1$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .
- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n+1) = 3 \cdot f(n) + 1 = 3 \cdot \frac{3^n - 1}{2} + 1 = \frac{3^{n+1} - 3}{2} + \frac{2}{2}$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n+1) = 3 \cdot f(n) + 1 = 3 \cdot \frac{3^n - 1}{2} + 1 = \frac{3^{n+1} - 3}{2} + \frac{2}{2} = \frac{3^{n+1} - 1}{2}$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n+1) = 3 \cdot f(n) + 1 = 3 \cdot \frac{3^n - 1}{2} + 1 = \frac{3^{n+1} - 3}{2} + \frac{2}{2} = \frac{3^{n+1} - 1}{2}$$

- Dette viser induksjonskrittet, hvis  $Q(n)$  holder, så vil  $Q(n+1)$  holde.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonstarten er grei, siden  $f(1) = 1 = g(1)$  og vi vet at formelen holder for  $g$ .

- Anta så at

$$f(n) = \frac{3^n - 1}{2}.$$

- Da er

$$f(n+1) = 3 \cdot f(n) + 1 = 3 \cdot \frac{3^n - 1}{2} + 1 = \frac{3^{n+1} - 3}{2} + \frac{2}{2} = \frac{3^{n+1} - 1}{2}$$

- Dette viser induksjonskrittet, hvis  $Q(n)$  holder, så vil  $Q(n+1)$  holde.
- Konklusjonen er at  $f(n) = g(n) = \frac{3^n - 1}{2}$  for alle  $n$ .



# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

I læreboka presenteres et klassisk eksempel på bruk av induksjon:

# Rekursjon og induksjon

I læreboka presenteres et klassisk eksempel på bruk av induksjon:

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}.$$

# Rekursjon og induksjon

I læreboka presenteres et klassisk eksempel på bruk av induksjon:

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}.$$

Det er en formel man finner igjen i direkte eller beslektet form i mange viktige sammenhenger.

# Rekursjon og induksjon

I læreboka presenteres et klassisk eksempel på bruk av induksjon:

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}.$$

Det er en formel man finner igjen i direkte eller beslektet form i mange viktige sammenhenger.

Eksempelvis er det antallet oppgjør i en enkel serie med  $n$  lag.

# Rekursjon og induksjon

I læreboka presenteres et klassisk eksempel på bruk av induksjon:

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}.$$

Dette en formel man finner igjen i direkte eller beslektet form i mange viktige sammenhenger.

Eksempelvis er det antallet oppgjør i en enkel serie med  $n$  lag.

Vi skal se på noen andre, delvis beslektede eksempler.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- La  $f(n)$  være summen av de første  $n$  oddetallene, det vil si at

## Eksempel

- La  $f(n)$  være summen av de første  $n$  oddetallene, det vil si at

$$f(n) = \sum_{i=1}^n (2i - 1)$$

## Eksempel

- La  $f(n)$  være summen av de første  $n$  oddetallene, det vil si at

$$f(n) = \sum_{i=1}^n (2i - 1)$$

Da er  $f(n) = n^2$ .

## Eksempel

- La  $f(n)$  være summen av de første  $n$  oddetallene, det vil si at

$$f(n) = \sum_{i=1}^n (2i - 1)$$

Da er  $f(n) = n^2$ .

- Vi skal gi et induksjonsbevis.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1)$$



## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1)$$

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:  
Anta at  $f(n) = n^2$  for en  $n$ .

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:

Anta at  $f(n) = n^2$  for en  $n$ .

Da er  $f(n + 1)$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:

Anta at  $f(n) = n^2$  for en  $n$ .

Da er  $f(n + 1) = f(n) + 2n + 1$  .

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:

Anta at  $f(n) = n^2$  for en  $n$ .

Da er  $f(n + 1) = f(n) + 2n + 1 = n^2 + 2n + 1$  .



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:

Anta at  $f(n) = n^2$  for en  $n$ .

Da er  $f(n + 1) = f(n) + 2n + 1 = n^2 + 2n + 1 = (n + 1)^2$ .

## Eksempel (Fortsatt)

- For å vise starten på induksjonen regner vi ut

$$f(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 = 1^2.$$

- Deretter må vi gjennomføre induksjonskrittet:

Anta at  $f(n) = n^2$  for en  $n$ .

Da er  $f(n + 1) = f(n) + 2n + 1 = n^2 + 2n + 1 = (n + 1)^2$ .

- Ettersom vi nå har vist både induksjonstarten og induksjonskrittet, følger påstanden ved induksjon.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Hvis vi trekker en rett linje gjennom planet, deler vi planet i to.

## Eksempel

- Hvis vi trekker en rett linje gjennom planet, deler vi planet i to.
- Hvis vi trekker en ny linje gjennom planet, deler disse to linjene planet i fire deler.

## Eksempel

- Hvis vi trekker en rett linje gjennom planet, deler vi planet i to.
- Hvis vi trekker en ny linje gjennom planet, deler disse to linjene planet i fire deler.
- Hvis vi prøver oss med tre linjer, greier vi ikke å dele planet i mer enn syv deler,

## Eksempel

- Hvis vi trekker en rett linje gjennom planet, deler vi planet i to.
- Hvis vi trekker en ny linje gjennom planet, deler disse to linjene planet i fire deler.
- Hvis vi prøver oss med tre linjer, greier vi ikke å dele planet i mer enn syv deler,  
og bruker vi fire linjer greier vi maksimalt å dele planet i 11 deler.



## Eksempel

- Hvis vi trekker en rett linje gjennom planet, deler vi planet i to.
- Hvis vi trekker en ny linje gjennom planet, deler disse to linjene planet i fire deler.
- Hvis vi prøver oss med tre linjer, greier vi ikke å dele planet i mer enn syv deler,  
og bruker vi fire linjer greier vi maksimalt å dele planet i 11 deler.
- Kan vi finne en formel for hvor mange felter vi maksimalt kan dele planet i ved hjelp av  $n$  linjer?

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- La  $F(n)$  være antall felter vi kan dele planet opp i ved å bruke  $n$  rette linjer.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- La  $F(n)$  være antall felter vi kan dele planet opp i ved å bruke  $n$  rette linjer.
- Da er  $F(1) = 2$ .

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- La  $F(n)$  være antall felter vi kan dele planet opp i ved å bruke  $n$  rette linjer.
- Da er  $F(1) = 2$ .
- Selv om vi ikke kjenner  $F(n)$  kan vi uttrykke  $F(n + 1)$  ved hjelp av  $F(n)$ :

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- La  $F(n)$  være antall felter vi kan dele planet opp i ved å bruke  $n$  rette linjer.
- Da er  $F(1) = 2$ .
- Selv om vi ikke kjenner  $F(n)$  kan vi uttrykke  $F(n + 1)$  ved hjelp av  $F(n)$ :
- La  $l_1, \dots, l_n, l_{n+1}$  være  $n + 1$  rette linjer slik at  $l_1, \dots, l_n$  deler planet opp i  $F(n)$  forskjellige felter.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- La  $F(n)$  være antall felter vi kan dele planet opp i ved å bruke  $n$  rette linjer.
- Da er  $F(1) = 2$ .
- Selv om vi ikke kjenner  $F(n)$  kan vi uttrykke  $F(n + 1)$  ved hjelp av  $F(n)$ :
- La  $l_1, \dots, l_n, l_{n+1}$  være  $n + 1$  rette linjer slik at  $l_1, \dots, l_n$  deler planet opp i  $F(n)$  forskjellige felter.
- Den siste linjen  $l_{n+1}$  skjærer hver av de andre linjene høyst en gang, så vi får maksimalt  $n$  nye skjæringspunkter.



# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- Skjæringspunktene deler  $l_{n+1}$  opp i høyst  $n + 1$  linjestykker, og hvert av disse linjestykkene deler et av de gamle feltene i to.

## Eksempel (Fortsatt)

- Skjæringspunktene deler  $l_{n+1}$  opp i høyst  $n + 1$  linjestykker, og hvert av disse linjestykkene deler et av de gamle feltene i to.
- Det betyr at vi får maksimalt  $n + 1$  nye felter.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Skjæringspunktene deler  $l_{n+1}$  opp i høyst  $n + 1$  linjestykker, og hvert av disse linjestykkene deler et av de gamle feltene i to.
- Det betyr at vi får maksimalt  $n + 1$  nye felter.
- Da er  $F(n + 1) = F(n) + n + 1$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Skjæringspunktene deler  $l_{n+1}$  opp i høyst  $n + 1$  linjestykker, og hvert av disse linjestykkene deler et av de gamle feltene i to.
- Det betyr at vi får maksimalt  $n + 1$  nye felter.
- Da er  $F(n + 1) = F(n) + n + 1$
- Den neste jobben blir å finne en formel for  $F(n)$  og så vise den ved induksjon.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Skjæringspunktene deler  $l_{n+1}$  opp i høyst  $n + 1$  linjestykker, og hvert av disse linjestykkene deler et av de gamle feltene i to.
- Det betyr at vi får maksimalt  $n + 1$  nye felter.
- Da er  $F(n + 1) = F(n) + n + 1$
- Den neste jobben blir å finne en formel for  $F(n)$  og så vise den ved induksjon.
- Denne typen formler finner man ofte gjennom prøving og feiling basert på erfaring, men det finnes også generelle metoder.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Skjæringspunktene deler  $l_{n+1}$  opp i høyst  $n + 1$  linjestykker, og hvert av disse linjestykkene deler et av de gamle feltene i to.
  - Det betyr at vi får maksimalt  $n + 1$  nye felter.
  - Da er  $F(n + 1) = F(n) + n + 1$
  - Den neste jobben blir å finne en formel for  $F(n)$  og så vise den ved induksjon.
  - Denne typen formler finner man ofte gjennom prøving og feiling basert på erfaring, men det finnes også generelle metoder.
- Vi skal ikke legge så stor vekt på disse metodene i MAT1030.



# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :

$$1 + \frac{1(1+1)}{2}$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :

$$1 + \frac{1(1+1)}{2} = 1 + 1$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :

$$1 + \frac{1(1+1)}{2} = 1 + 1 = 2$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :

$$1 + \frac{1(1+1)}{2} = 1 + 1 = 2 = F(1).$$



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :  
$$1 + \frac{1(1+1)}{2} = 1 + 1 = 2 = F(1).$$
- La oss så gjennomføre induksjonskrittet:

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi påstår at  $F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$  og vil vise det ved induksjon:
- Induksjonen starter med  $n = 1$ :

$$1 + \frac{1(1+1)}{2} = 1 + 1 = 2 = F(1).$$

- La oss så gjennomføre induksjonskrittet:
- Anta at

$$F(n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}$$

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n + 1)$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n + 1) = F(n) + n + 1$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n + 1) = F(n) + n + 1 = 1 + \frac{n(n + 1)}{2} + (n + 1)$$



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n+1) = F(n) + n + 1 = 1 + \frac{n(n+1)}{2} + (n+1)$$

$$= 1 + \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2}$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n+1) = F(n) + n + 1 = 1 + \frac{n(n+1)}{2} + (n+1)$$

$$= 1 + \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2} = 1 + \frac{(n+2)(n+1)}{2}.$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n+1) = F(n) + n + 1 = 1 + \frac{n(n+1)}{2} + (n+1)$$

$$= 1 + \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2} = 1 + \frac{(n+2)(n+1)}{2}.$$

- Skal vi være pedantiske kan vi skrive dette om til

$$1 + \frac{(n+1)((n+1)+1)}{2}.$$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Da er

$$F(n+1) = F(n) + n + 1 = 1 + \frac{n(n+1)}{2} + (n+1)$$

$$= 1 + \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2} = 1 + \frac{(n+2)(n+1)}{2}.$$

- Skal vi være pedantiske kan vi skrive dette om til

$$1 + \frac{(n+1)((n+1)+1)}{2}.$$

- Induksjonskrittet er gjennomført, så påstanden er bevist.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Oppgave

## Oppgave

- Vi vet at vi kan dele planet opp i to felter ved hjelp av en sirkel.

## Oppgave

- Vi vet at vi kan dele planet opp i to felter ved hjelp av en sirkel.
- Vi vet at to sirkler kan skjære hverandre i to punkter



## Oppgave

- Vi vet at vi kan dele planet opp i to felter ved hjelp av en sirkel.
- Vi vet at to sirkler kan skjære hverandre i to punkter
- Vi vet at  $2n$  punkter vil dele en sirkel opp i  $2n$  buestykker.

## Oppgave

- Vi vet at vi kan dele planet opp i to felter ved hjelp av en sirkel.
- Vi vet at to sirkler kan skjære hverandre i to punkter
- Vi vet at  $2n$  punkter vil dele en sirkel opp i  $2n$  buestykker.
- Bruk dette til å definere funksjonen  $G(n)$  ved rekursjon, hvor  $G(n)$  er antall områder vi kan dele planet opp i ved hjelp av  $n$  sirkler.

## Oppgave

- Vi vet at vi kan dele planet opp i to felter ved hjelp av en sirkel.
- Vi vet at to sirkler kan skjære hverandre i to punkter
- Vi vet at  $2n$  punkter vil dele en sirkel opp i  $2n$  buestykker.
- Bruk dette til å definere funksjonen  $G(n)$  ved rekursjon, hvor  $G(n)$  er antall områder vi kan dele planet opp i ved hjelp av  $n$  sirkler.
- Foreslå en formel for  $G(n)$  og se om du kan vise den ved induksjon.

## Oppgave

- Vi vet at vi kan dele planet opp i to felter ved hjelp av en sirkel.
- Vi vet at to sirkler kan skjære hverandre i to punkter
- Vi vet at  $2n$  punkter vil dele en sirkel opp i  $2n$  buestykker.
- Bruk dette til å definere funksjonen  $G(n)$  ved rekursjon, hvor  $G(n)$  er antall områder vi kan dele planet opp i ved hjelp av  $n$  sirkler.
- Foreslå en formel for  $G(n)$  og se om du kan vise den ved induksjon.

Hvorfor forteller svaret på denne oppgaven oss at Venndiagrammer er uegnet til å studere Boolske kombinasjoner av mange mengder?

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Enkelte regneoperasjoner tar lengere tid jo større input er.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Enkelte regneoperasjoner tar lengere tid jo større input er.
- Det kan være av interesse å finne ut hvor mange “regneskritt” en oppgave krever, avhengig av hvor stort input er.



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Enkelte regneoperasjoner tar lengere tid jo større input er.
- Det kan være av interesse å finne ut hvor mange “regneskritt” en oppgave krever, avhengig av hvor stort input er.
- Eksempelvis kan vi prøve å finne ut av hvor mange operasjoner som kreves for å utføre sorteringsalgoritmer i

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

- Enkelte regneoperasjoner tar lengere tid jo større input er.
- Det kan være av interesse å finne ut hvor mange “regneskritt” en oppgave krever, avhengig av hvor stort input er.
- Eksempelvis kan vi prøve å finne ut av hvor mange operasjoner som kreves for å utføre sorteringsalgoritmer i
  - Verste tilfelle

## Eksempel

- Enkelte regneoperasjoner tar lengere tid jo større input er.
- Det kan være av interesse å finne ut hvor mange “regneskritt” en oppgave krever, avhengig av hvor stort input er.
- Eksempelvis kan vi prøve å finne ut av hvor mange operasjoner som kreves for å utføre sorteringsalgoritmer i
  - Verste tilfelle
  - I gjennomsnitt

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vanligvis greier man seg med omtrentlige verdier, men ved behov kan man bruke rekursjon og induksjon til å finne nøyaktige svar.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vanligvis greier man seg med omtrentlige verdier, men ved behov kan man bruke rekursjon og induksjon til å finne nøyaktige svar.
- Vi kan sortere elementene i en liste ved systematisk å bytte om på naboer som ligger i feil rekkefølge.

## Eksempel (Fortsatt)

- Vanligvis greier man seg med omtrentlige verdier, men ved behov kan man bruke rekursjon og induksjon til å finne nøyaktige svar.
- Vi kan sortere elementene i en liste ved systematisk å bytte om på naboer som ligger i feil rekkefølge.
- La  $S(n)$  være det maksimale antall slike bytter vi må foreta oss for å sortere en liste med  $n$  elementer.



# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vanligvis greier man seg med omtrentlige verdier, men ved behov kan man bruke rekursjon og induksjon til å finne nøyaktige svar.
- Vi kan sortere elementene i en liste ved systematisk å bytte om på naboer som ligger i feil rekkefølge.
- La  $S(n)$  være det maksimale antall slike bytter vi må foreta oss for å sortere en liste med  $n$  elementer.
- Vi ser at  $S(1) = 0$

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vanligvis greier man seg med omtrentlige verdier, men ved behov kan man bruke rekursjon og induksjon til å finne nøyaktige svar.
- Vi kan sortere elementene i en liste ved systematisk å bytte om på naboer som ligger i feil rekkefølge.
- La  $S(n)$  være det maksimale antall slike bytter vi må foreta oss for å sortere en liste med  $n$  elementer.
- Vi ser at  $S(1) = 0$
- Hvis listen kommer i fullstendig gal rekkefølge, må alle objektene i listen bytte plass med alle andre.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- Antall bytter som da trenges for å sortere  $n + 1$  objekter er  $S(n + 1) = n + S(n)$ , ettersom vi kan risikere at vi må flytte siste objekt i listen til førsteplass ( $n$  bytter) og deretter sortere resten av listen ( $S(n)$  bytter.)

## Eksempel (Fortsatt)

- Antall bytter som da trenges for å sortere  $n + 1$  objekter er  $S(n + 1) = n + S(n)$ , ettersom vi kan risikere at vi må flytte siste objekt i listen til førsteplass ( $n$  bytter) og deretter sortere resten av listen ( $S(n)$  bytter.)
- Vi ser ved induksjon at  $S(n) = \frac{(n-1)n}{2}$ .

## Eksempel (Fortsatt)

- Antall bytter som da trenges for å sortere  $n + 1$  objekter er  $S(n + 1) = n + S(n)$ , ettersom vi kan risikere at vi må flytte siste objekt i listen til førsteplass ( $n$  bytter) og deretter sortere resten av listen ( $S(n)$  bytter.)
- Vi ser ved induksjon at  $S(n) = \frac{(n-1)n}{2}$ .
- Beviset følger ved samme type utregning i induksjonsskrittet som for forrige eksempel, og vi tar det på tavlen (eller som øvelse for de som leser/repeterer denne teksten).

# Rekursjon og induksjon



# Rekursjon og induksjon

Merk

# Rekursjon og induksjon

## Merk

- Det forrige eksemplet er ikke helt realistisk, enhver sorteringsalgoritme vil innebære at man foretar en rekke sammenlikninger og skifte av plasser.

# Rekursjon og induksjon

## Merk

- Det forrige eksemplet er ikke helt realistisk, enhver sorteringsalgoritme vil innebære at man foretar en rekke sammenlikninger og skifte av plasser.
- Hvis vi skal analysere hvor tidkrevende en algoritme kan være, må vi vite hvor mange regneskritt som kreves, og hvor lang tid hvert enkelt skritt tar.

# Rekursjon og induksjon

## Merk

- Det forrige eksemplet er ikke helt realistisk, enhver sorteringsalgoritme vil innebære at man foretar en rekke sammenlikninger og skifte av plasser.
- Hvis vi skal analysere hvor tidkrevende en algoritme kan være, må vi vite hvor mange regneskritt som kreves, og hvor lang tid hvert enkelt skritt tar.
- Induksjonsbevis kan inngå som en del av beviset for at en regneprosess kan utføres raskt, eventuelt for at den tar for lang tid.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel

## Eksempel

- Vi minner om definisjonen av binomialkoeffisienten

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

## Eksempel

- Vi minner om definisjonen av binomialkoeffisienten

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

- Formelen

$$\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k}$$

kan bekreftes ved enkel regning.



# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- På skolen lærer man at

$$\binom{n}{k}$$

uttrykker på hvor mange måter man kan velge ut  $k$  objekter fra en mengde med  $n$  objekter på, når  $k \leq n$ .

## Eksempel (Fortsatt)

- På skolen lærer man at

$$\binom{n}{k}$$

uttrykker på hvor mange måter man kan velge ut  $k$  objekter fra en mengde med  $n$  objekter på, når  $k \leq n$ .

- Det er ikke alltid så lett å få med seg begrunnelsen for dette.

## Eksempel (Fortsatt)

- På skolen lærer man at

$$\binom{n}{k}$$

uttrykker på hvor mange måter man kan velge ut  $k$  objekter fra en mengde med  $n$  objekter på, når  $k \leq n$ .

- Det er ikke alltid så lett å få med seg begrunnelsen for dette.
- Et alternativ kan være å bruke induksjon.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi starter med tilfellet  $n = 1$ .



## Eksempel (Fortsatt)

- Vi starter med tilfellet  $n = 1$ .
- Da er  $k = 1$ , og det fins bare en måte å velge ut ett element fra en mengde på ett element. Binomialkoeffisienten er i dette tilfellet 1, så påstanden holder.

## Eksempel (Fortsatt)

- Vi starter med tilfellet  $n = 1$ .
- Da er  $k = 1$ , og det fins bare en måte å velge ut ett element fra en mengde på ett element. Binomialkoeffisienten er i dette tilfellet 1, så påstanden holder.
- Induksjonstarten er i boks.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- Anta så at formelen holder for  $n$  og at vi skal finne ut av på hvor mange måter vi kan plukke  $k$  elementer ut av en mengde  $\{a_1, \dots, a_{n+1}\}$  på.

## Eksempel (Fortsatt)

- Anta så at formelen holder for  $n$  og at vi skal finne ut av på hvor mange måter vi kan plukke  $k$  elementer ut av en mengde  $\{a_1, \dots, a_{n+1}\}$  på.
- Hvis  $k = n + 1$ , fins det nøyaktig en måte, og

$$1 = \binom{n+1}{n+1}.$$

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)



## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis  $k < n + 1$ , ser vi på to tilfeller:

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis  $k < n + 1$ , ser vi på to tilfeller:
  1.  $a_{n+1}$  er med i den mengden vi plukker ut.

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis  $k < n + 1$ , ser vi på to tilfeller:
  1.  $a_{n+1}$  er med i den mengden vi plukker ut.
  2.  $a_{n+1}$  er ikke med i den mengden vi plukker ut.

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis  $k < n + 1$ , ser vi på to tilfeller:
  1.  $a_{n+1}$  er med i den mengden vi plukker ut.
  2.  $a_{n+1}$  er ikke med i den mengden vi plukker ut.
- I det første tilfellet må vi plukke ut  $k - 1$  elementer fra

$$\{a_1, \dots, a_n\},$$

og det kan vi gjøre på

$$\binom{n}{k-1}$$

måter.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- I det andre tilfellet må vi plukke ut  $k$  elementer fra

$$\{a_1, \dots, a_n\},$$

og det kan vi gjøre på

$$\binom{n}{k}$$

måter.

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

- I det andre tilfellet må vi plukke ut  $k$  elementer fra

$$\{a_1, \dots, a_n\},$$

og det kan vi gjøre på

$$\binom{n}{k}$$

måter.

- Summen er da

$$\binom{n+1}{k}.$$

som angir det totale antall måter vi kan plukke ut  $k$  elementer fra en mengde med  $n$  elementer på.



# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonskrittet sier at hvis binomialkoeffisientene  $\binom{n}{k}$  forteller oss, for alle  $k \leq n$ , hvor mange forskjellige delmengder med  $k$  elementer det fins av en mengde med  $n$  elementer, så vil koeffisientene  $\binom{n+1}{k}$  fortelle oss det samme for mengder med  $n+1$  elementer.

## Eksempel (Fortsatt)

- Induksjonskrittet sier at hvis binomialkoeffisientene  $\binom{n}{k}$  forteller oss, for alle  $k \leq n$ , hvor mange forskjellige delmengder med  $k$  elementer det fins av en mengde med  $n$  elementer, så vil koeffisientene  $\binom{n+1}{k}$  fortelle oss det samme for mengder med  $n+1$  elementer.
- Vi kan merke oss at for å vise induksjonskrittet for en  $k$  trenger vi induksjonsantagelsen både for  $k$  og for  $k-1$ .

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.

# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.
- Dette skal vi komme tilbake til, både ved å se på rekurrenslikninger og på rekursjon og induksjon over andre matematiske strukturer enn  $\mathbb{N}$  eller  $\mathbb{N}_0$ .

# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.
- Dette skal vi komme tilbake til, både ved å se på rekurrenslikninger og på rekursjon og induksjon over andre matematiske strukturer enn  $\mathbb{N}$  eller  $\mathbb{N}_0$ .
- Først skal vi imidlertid se på en logikers forklaring på sammenhengen mellom induksjon og rekursjon:



# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.
- Dette skal vi komme tilbake til, både ved å se på rekurrenslikninger og på rekursjon og induksjon over andre matematiske strukturer enn  $\mathbb{N}$  eller  $\mathbb{N}_0$ .
- Først skal vi imidlertid se på en logikers forklaring på sammenhengen mellom induksjon og rekursjon:
- Anta at vi i utgangspunktet ikke har lært om induksjonsbevis.

# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.
- Dette skal vi komme tilbake til, både ved å se på rekurrenslikninger og på rekursjon og induksjon over andre matematiske strukturer enn  $\mathbb{N}$  eller  $\mathbb{N}_0$ .
- Først skal vi imidlertid se på en logikers forklaring på sammenhengen mellom induksjon og rekursjon:
- Anta at vi i utgangspunktet ikke har lært om induksjonsbevis.
- Anta videre at  $P(k)$  er et predikat og at vi har bevis for

# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.
- Dette skal vi komme tilbake til, både ved å se på rekurrenslikninger og på rekursjon og induksjon over andre matematiske strukturer enn  $\mathbb{N}$  eller  $\mathbb{N}_0$ .
- Først skal vi imidlertid se på en logikers forklaring på sammenhengen mellom induksjon og rekursjon:
- Anta at vi i utgangspunktet ikke har lært om induksjonsbevis.
- Anta videre at  $P(k)$  er et predikat og at vi har bevis for
  1. Induksjonstarten  $P(1)$

# Rekursjon og induksjon

- Både rekursjon og induksjon er mer generelle fenomener enn det vi har gitt inntrykk av her.
- Dette skal vi komme tilbake til, både ved å se på rekurrenslikninger og på rekursjon og induksjon over andre matematiske strukturer enn  $\mathbb{N}$  eller  $\mathbb{N}_0$ .
- Først skal vi imidlertid se på en logikers forklaring på sammenhengen mellom induksjon og rekursjon:
- Anta at vi i utgangspunktet ikke har lært om induksjonsbevis.
- Anta videre at  $P(k)$  er et predikat og at vi har bevis for
  1. Induksjonstarten  $P(1)$
  2. Induksjonskrittet  $P(k) \rightarrow P(k+1)$  hvor  $k$  er en variabel.

# Rekursjon og induksjon

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .
  2. La  $B(n + 1)$  være bygget opp av



# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .
  2. La  $B(n + 1)$  være bygget opp av
    - $B(n)$  (som er et bevis for  $P(n)$ ),

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .
  2. La  $B(n + 1)$  være bygget opp av
    - $B(n)$  (som er et bevis for  $P(n)$ ),
    - beviset vi får for  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$  ved å sette inn  $n$  for  $k$  i beviset for induksjonskrittet,

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .
  2. La  $B(n + 1)$  være bygget opp av
    - $B(n)$  (som er et bevis for  $P(n)$ ),
    - beviset vi får for  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$  ved å sette inn  $n$  for  $k$  i beviset for induksjonskrittet,
    - og bruk av den utsagnslogiske regelen om at fra  $A$  og  $A \rightarrow B$  kan vi slutte  $B$ .

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .
  2. La  $B(n + 1)$  være bygget opp av
    - $B(n)$  (som er et bevis for  $P(n)$ ),
    - beviset vi får for  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$  ved å sette inn  $n$  for  $k$  i beviset for induksjonskrittet,
    - og bruk av den utsagnslogiske regelen om at fra  $A$  og  $A \rightarrow B$  kan vi slutte  $B$ .
  3. Da vil  $B(n + 1)$  være et bevis for  $P(n + 1)$ .

# Rekursjon og induksjon

- Ved *rekursjon* kan vi da konstruere et bevis  $B(n)$  for  $P(n)$  for enhver  $n$  ved
  1. La  $B(1)$  være beviset vi har for  $P(1)$ .
  2. La  $B(n + 1)$  være bygget opp av
    - $B(n)$  (som er et bevis for  $P(n)$ ),
    - beviset vi får for  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$  ved å sette inn  $n$  for  $k$  i beviset for induksjonskrittet,
    - og bruk av den utsagnslogiske regelen om at fra  $A$  og  $A \rightarrow B$  kan vi slutte  $B$ .
  3. Da vil  $B(n + 1)$  være et bevis for  $P(n + 1)$ .
- Når vi vet at vi kan konstruere enkeltbevis for hver  $P(n)$ , kan vi rasjonalisere virksomheten vår og si at vi har et bevis for  $\forall n P(n)$ .

# Rekurrens

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$



# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

1.  $F(1) = 1$

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

1.  $F(1) = 1$
2.  $F(2) = 1$

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

1.  $F(1) = 1$
2.  $F(2) = 1$
3.  $F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

1.  $F(1) = 1$
2.  $F(2) = 1$
3.  $F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$
4.  $F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3$

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

1.  $F(1) = 1$
2.  $F(2) = 1$
3.  $F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$
4.  $F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3$
5.  $F(5) = F(4) + F(3) = 3 + 2 = 5$



# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.

1.  $F(1) = 1$
2.  $F(2) = 1$
3.  $F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$
4.  $F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3$
5.  $F(5) = F(4) + F(3) = 3 + 2 = 5$
- ...

# Rekurrens

- Det i nesten enhver sammenheng mest brukte eksemplet på rekurrens er definisjonen av **Fibonacci**-tallene:
  - $F(1) = 1$
  - $F(2) = 1$
  - $F(n + 2) = F(n + 1) + F(n)$  for alle  $n \in \mathbb{N}$ .
- Vi ser at denne tallfølgen også er fullstendig bestemt, selv om definisjonen ikke helt følger formatet til definisjoner ved rekursjon.
  1.  $F(1) = 1$
  2.  $F(2) = 1$
  3.  $F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$
  4.  $F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3$
  5.  $F(5) = F(4) + F(3) = 3 + 2 = 5$
  - ...
- Vi definerer  $F(n)$  direkte for de to minste verdiene av  $n$  og lar deretter verdien av  $F(n)$  avhenge av verdien av  $F$  i de to foregående punktene.

# Rekurrens

# Rekurrens

- Da er det ingen grenser for hvor langt vi kan fortsette:

# Rekurrens

- Da er det ingen grenser for hvor langt vi kan fortsette:  
 $F(6) = 8, F(7) = 13, F(8) = 21, F(9) = 34, \dots$  .

# Rekurrens

- Da er det ingen grenser for hvor langt vi kan fortsette:  
 $F(6) = 8, F(7) = 13, F(8) = 21, F(9) = 34, \dots$
- Spørsmålet er om vi kan finne en eksplisitt formel for  $F(n)$ , og helst om vi kan basere dette på en generell forståelse.

# Rekurrens

- Da er det ingen grenser for hvor langt vi kan fortsette:  
 $F(6) = 8, F(7) = 13, F(8) = 21, F(9) = 34, \dots$
- Spørsmålet er om vi kan finne en eksplisitt formel for  $F(n)$ , og helst om vi kan basere dette på en generell forståelse.
- Dette skal vi komme tilbake til.

# Rekurrens

- Da er det ingen grenser for hvor langt vi kan fortsette:  
 $F(6) = 8, F(7) = 13, F(8) = 21, F(9) = 34, \dots$
- Spørsmålet er om vi kan finne en eksplisitt formel for  $F(n)$ , og helst om vi kan basere dette på en generell forståelse.
- Dette skal vi komme tilbake til.  
Vi skal se på et par andre eksempler først.



# Rekurrens

## Eksempel

## Eksempel

- Likningen

## Eksempel

- Likningen

$$F(n + 2) = F(n + 1) + 2F(n)$$

## Eksempel

- Likningen

$$F(n + 2) = F(n + 1) + 2F(n)$$

bestemmer ikke tallfølgen  $F(1), F(2), F(3), \dots$  fullstendig, men hver gang vi bestemmer oss for hva  $F(1)$  og  $F(2)$  skal være, blir følgen bestemt ved rekurrens.

## Eksempel

- Likningen

$$F(n + 2) = F(n + 1) + 2F(n)$$

bestemmer ikke tallfølgen  $F(1)$ ,  $F(2)$ ,  $F(3)$ ,  $\dots$  fullstendig, men hver gang vi bestemmer oss for hva  $F(1)$  og  $F(2)$  skal være, blir følgen bestemt ved rekurrens.

- En slik likning kaller vi en [rekurrenslikning](#).

## Eksempel

- Likningen

$$F(n + 2) = F(n + 1) + 2F(n)$$

bestemmer ikke tallfølgen  $F(1), F(2), F(3), \dots$  fullstendig, men hver gang vi bestemmer oss for hva  $F(1)$  og  $F(2)$  skal være, blir følgen bestemt ved rekurrens.

- En slik likning kaller vi en **rekurrenslikning**.
- Ved direkte regning kan vi se at  $F_1(n) = 2^n$  og  $F_2(n) = (-1)^n$  begge tilfredstiller likningen:

## Eksempel

- Likningen

$$F(n + 2) = F(n + 1) + 2F(n)$$

bestemmer ikke tallfølgen  $F(1), F(2), F(3), \dots$  fullstendig, men hver gang vi bestemmer oss for hva  $F(1)$  og  $F(2)$  skal være, blir følgen bestemt ved rekurrens.

- En slik likning kaller vi en **rekurrenslikning**.
- Ved direkte regning kan vi se at  $F_1(n) = 2^n$  og  $F_2(n) = (-1)^n$  begge tilfredstiller likningen:
- $2^{n+1} + 2 \cdot 2^n = 2^{n+1} + 2^{n+1} = 2^{n+2}$



## Eksempel

- Likningen

$$F(n + 2) = F(n + 1) + 2F(n)$$

bestemmer ikke tallfølgen  $F(1)$ ,  $F(2)$ ,  $F(3)$ ,  $\dots$  fullstendig, men hver gang vi bestemmer oss for hva  $F(1)$  og  $F(2)$  skal være, blir følgen bestemt ved rekurrens.

- En slik likning kaller vi en **rekurrenslikning**.
- Ved direkte regning kan vi se at  $F_1(n) = 2^n$  og  $F_2(n) = (-1)^n$  begge tilfredstiller likningen:
  - $2^{n+1} + 2 \cdot 2^n = 2^{n+1} + 2^{n+1} = 2^{n+2}$
  - $(-1)^{n+1} + 2 \cdot (-1)^n = (-1)^n(-1 + 2) = (-1)^n(-1)^2 = (-1)^{n+2}$

# Rekurrens

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis nå  $A$  og  $B$  er to reelle tall, ser vi at vi også har at

$$F_3(n) = A \cdot 2^n + B \cdot (-1)^n$$

er en løsning.

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis nå  $A$  og  $B$  er to reelle tall, ser vi at vi også har at

$$F_3(n) = A \cdot 2^n + B \cdot (-1)^n$$

er en løsning.

- Er det nå noen grunn til å lete etter flere løsninger?

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis nå  $A$  og  $B$  er to reelle tall, ser vi at vi også har at

$$F_3(n) = A \cdot 2^n + B \cdot (-1)^n$$

er en løsning.

- Er det nå noen grunn til å lete etter flere løsninger?
- Svaret er *NEI*, for vi vet at hvis vi bestemmer  $F(1) = a$  og  $F(2) = b$ , har vi bestemt følgen fullstendig.

## Eksempel (Fortsatt)

- Hvis nå  $A$  og  $B$  er to reelle tall, ser vi at vi også har at

$$F_3(n) = A \cdot 2^n + B \cdot (-1)^n$$

er en løsning.

- Er det nå noen grunn til å lete etter flere løsninger?
- Svaret er *NEI*, for vi vet at hvis vi bestemmer  $F(1) = a$  og  $F(2) = b$ , har vi bestemt følgen fullstendig.
- Likningene  $a = A \cdot 2^1 + B \cdot (-1)^1$  og  $b = A \cdot 2^2 + B \cdot (-1)^2$  vil bestemme  $A$  og  $B$ , slik at løsningen i et konkret tilfelle er en av de vi har sett på.

# Rekurrens



## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

Løsningene er

## Eksempel (Fortsatt)

Løsningene er



$$A = \frac{a + b}{6}$$

## Eksempel (Fortsatt)

Løsningene er



$$A = \frac{a + b}{6}$$



$$B = \frac{2b - a}{3}$$

## Eksempel (Fortsatt)

Løsningene er



$$A = \frac{a + b}{6}$$



$$B = \frac{2b - a}{3}$$

- Det neste spørsmålet er da selvfølgelig hvordan vi fant på å prøve potenser av 2 og  $-1$ .

## Eksempel (Fortsatt)

Løsningene er



$$A = \frac{a + b}{6}$$



$$B = \frac{2b - a}{3}$$

- Det neste spørsmålet er da selvfølgelig hvordan vi fant på å prøve potenser av 2 og  $-1$ .
- Det skal vi komme tilbake til neste uke.

## Eksempel (Fortsatt)

Løsningene er



$$A = \frac{a + b}{6}$$



$$B = \frac{2b - a}{3}$$

- Det neste spørsmålet er da selvfølgelig hvordan vi fant på å prøve potenser av 2 og  $-1$ .
- Det skal vi komme tilbake til neste uke.
- Vi minner om at neste uke er den siste forelesningsuken før Påske.