

# MAT1030 – Diskret Matematikk

## Forelesning 30: Kompleksitetsteori

Dag Normann

Matematisk Institutt, Universitetet i Oslo

12. mai 2010

(Sist oppdatert: 2010-05-12 12:43)



# Forelesning 30: Kompleksitetsteori

# Oppsummering

# Oppsummering

- I dag er siste forelesning med nytt stoff!

# Oppsummering

- I dag er siste forelesning med nytt stoff!
- Etter det vil vi begynne på en full repetisjon av pensum.

# Oppsummering

- I dag er siste forelesning med nytt stoff!
- Etter det vil vi begynne på en full repetisjon av pensum.
- Nå, først litt repetisjon av kompleksitetsteorien.

# Oppsummering

# Oppsummering

- Komplexitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.



# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.
  4. Ikke skill mellom to tidskompleksiteter hvis vekstraten til den ene er et konstant multiplum av vekstraten til den andre.

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.
  4. Ikke skill mellom to tidskompleksiteter hvis vekstraten til den ene er et konstant multiplum av vekstraten til den andre.
- Tidskompleksiteten til en algoritme: En funksjon fra  $\mathbb{N}$  til  $\mathbb{N}$ .

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.
  4. Ikke skill mellom to tidskompleksiteter hvis vekstraten til den ene er et konstant multiplum av vekstraten til den andre.
- Tidskompleksiteten til en algoritme: En funksjon fra  $\mathbb{N}$  til  $\mathbb{N}$ .
- O-notasjon:

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.
  4. Ikke skill mellom to tidskompleksiteter hvis vekstraten til den ene er et konstant multiplum av vekstraten til den andre.
- Tidskompleksiteten til en algoritme: En funksjon fra  $\mathbb{N}$  til  $\mathbb{N}$ .
- O-notasjon:
  - $f$  er  $O(g)$  hvis det fins en positiv konstant  $c$  slik at  $f(n) \leq c \cdot g(n)$  for alle tilstrekkelig store  $n$ .



# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.
  4. Ikke skill mellom to tidskompleksiteter hvis vekstraten til den ene er et konstant multiplum av vekstraten til den andre.
- Tidskompleksiteten til en algoritme: En funksjon fra  $\mathbb{N}$  til  $\mathbb{N}$ .
- O-notasjon:
  - $f$  er  $O(g)$  hvis det fins en positiv konstant  $c$  slik at  $f(n) \leq c \cdot g(n)$  for alle tilstrekkelig store  $n$ .
  - Viktig: Forstå hva det vil si at en funksjon  $f$  *ikke* er  $O(g)$ .

# Oppsummering

- Kompleksitetsteori: Om algoritmers *tidsforbruk*.
- Fire tilnærminger:
  1. Tell bare de mest tidkrevende operasjonene.
  2. Ta utgangspunkt i de verste tilfellene.
  3. Anta at input er stort.
  4. Ikke skill mellom to tidskompleksiteter hvis vekstraten til den ene er et konstant multiplum av vekstraten til den andre.
- Tidskompleksiteten til en algoritme: En funksjon fra  $\mathbb{N}$  til  $\mathbb{N}$ .
- O-notasjon:
  - $f$  er  $O(g)$  hvis det fins en positiv konstant  $c$  slik at  $f(n) \leq c \cdot g(n)$  for alle tilstrekkelig store  $n$ .
  - Viktig: Forstå hva det vil si at en funksjon  $f$  *ikke* er  $O(g)$ .
  - Hvis  $f$  er en polynomfunksjon med grad  $\leq k$ , så vil  $f$  være  $O(n^k)$ .

# Sorteringsalgoritmer

# Sorteringsalgoritmer

- Vi så på to sorteringsalgoritmer.

# Sorteringsalgoritmer

- Vi så på to **sorteringsalgoritmer**.
- I begge tilfellene sorterer vi en liste på  $n$  tall ved å plassere ett og ett riktig i forhold til de som allerede er sortert.

# Sorteringsalgoritmer

- Vi så på to [sorteringsalgoritmer](#).
- I begge tilfellene sorterer vi en liste på  $n$  tall ved å plassere ett og ett riktig i forhold til de som allerede er sortert.
- Vi så på to måter å plassere *det neste tallet* på rett plass på:

# Sorteringsalgoritmer

- Vi så på to [sorteringsalgoritmer](#).
- I begge tilfellene sorterer vi en liste på  $n$  tall ved å plassere ett og ett riktig i forhold til de som allerede er sortert.
- Vi så på to måter å plassere *det neste tallet* på rett plass på:
  1. Sammenlikn med ett og ett tall i den sorterte delen for å finne rett plassering.

# Sorteringsalgoritmer

- Vi så på to [sorteringsalgoritmer](#).
- I begge tilfellene sorterer vi en liste på  $n$  tall ved å plassere ett og ett riktig i forhold til de som allerede er sortert.
- Vi så på to måter å plassere *det neste tallet* på rett plass på:
  1. Sammenlikn med ett og ett tall i den sorterte delen for å finne rett plassering.
  2. Sammenlikn med midten, midten av resten, osv. til vi finner rett plass.



# Sorteringsalgoritmer

- Vi så på to [sorteringsalgoritmer](#).
- I begge tilfellene sorterer vi en liste på  $n$  tall ved å plassere ett og ett riktig i forhold til de som allerede er sortert.
- Vi så på to måter å plassere *det neste tallet* på rett plass på:
  1. Sammenlikn med ett og ett tall i den sorterte delen for å finne rett plassering.
  2. Sammenlikn med midten, midten av resten, osv. til vi finner rett plass.
- Metode 1. gir større kompleksitet enn metode 2.

# Sorteringsalgoritmer

# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

Vi kan kalle dette for **binærlogaritmen** til  $n$ .

# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

Vi kan kalle dette for **binærlogaritmen** til  $n$ .

- For alle praktiske formål i kompleksitetsteori, kunne vi brukt funksjonen som gir antall sifre i binærrepresentasjonen av  $n$  i stedetfor.

# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

Vi kan kalle dette for **binærlogaritmen** til  $n$ .

- For alle praktiske formål i kompleksitetsteori, kunne vi brukt funksjonen som gir antall sifre i binærrepresentasjonen av  $n$  i stedetfor.
- Den mest effektive sorteringsalgoritmen har en tidskompleksitet som er  $O(n \cdot \lg n)$ . (Se oppgavene i boka.)

# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

Vi kan kalle dette for **binærlogaritmen** til  $n$ .

- For alle praktiske formål i kompleksitetsteori, kunne vi brukt funksjonen som gir antall sifre i binærrepresentasjonen av  $n$  i stedetfor.
- Den mest effektive sorteringsalgoritmen har en tidskompleksitet som er  $O(n \cdot \lg n)$ . (Se oppgavene i boka.)
- Man bør lese boka og forstå hvorfor følgende er tilfelle.

# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

Vi kan kalle dette for **binærlogaritmen** til  $n$ .

- For alle praktiske formål i kompleksitetsteori, kunne vi brukt funksjonen som gir antall sifre i binærrepresentasjonen av  $n$  i stedetfor.
- Den mest effektive sorteringsalgoritmen har en tidskompleksitet som er  $O(n \cdot \lg n)$ . (Se oppgavene i boka.)
- Man bør lese boka og forstå hvorfor følgende er tilfelle.
  - $\lg n$  er  $O(n)$



# Sorteringsalgoritmer

## Definisjon

Hvis  $n$  er et tall, lar vi

$$\lg n$$

være tallet  $m$  slik at  $2^m = n$ .

Vi kan kalle dette for **binærlogaritmen** til  $n$ .

- For alle praktiske formål i kompleksitetsteori, kunne vi brukt funksjonen som gir antall sifre i binærrepresentasjonen av  $n$  i stedenfor.
- Den mest effektive sorteringsalgoritmen har en tidskompleksitet som er  $O(n \cdot \lg n)$ . (Se oppgavene i boka.)
- Man bør lese boka og forstå hvorfor følgende er tilfelle.
  - $\lg n$  er  $O(n)$
  - $n$  er ikke  $O(\lg n)$

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi har snakket om at vi skal lære å vurdere om en algoritme kan gjennomføres i løpet av realistisk tid.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi har snakket om at vi skal lære å vurdere om en algoritme kan gjennomføres i løpet av realistisk tid.
- Som de gode matematikere vi har blitt skal vi selvfølgelig gi en presis definisjon av hva som menes med en **gjennomførbar** eller **overkommelig** algoritme.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi har snakket om at vi skal lære å vurdere om en algoritme kan gjennomføres i løpet av realistisk tid.
- Som de gode matematikere vi har blitt skal vi selvfølgelig gi en presis definisjon av hva som menes med en **gjennomførbar** eller **overkommelig** algoritme.
- Vi har snakket om algoritmer hvor kompleksiteten er  $O(n \cdot \lg(n))$ ,  $O(n^{\frac{3}{2}})$  og  $O(n^2)$ .

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi har snakket om at vi skal lære å vurdere om en algoritme kan gjennomføres i løpet av realistisk tid.
- Som de gode matematikere vi har blitt skal vi selvfølgelig gi en presis definisjon av hva som menes med en **gjennomførbar** eller **overkommelig** algoritme.
- Vi har snakket om algoritmer hvor kompleksiteten er  $O(n \cdot \lg(n))$ ,  $O(n^{\frac{3}{2}})$  og  $O(n^2)$ .
- Alle disse er gjennomførbare.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi har snakket om at vi skal lære å vurdere om en algoritme kan gjennomføres i løpet av realistisk tid.
- Som de gode matematikere vi har blitt skal vi selvfølgelig gi en presis definisjon av hva som menes med en **gjennomførbar** eller **overkommelig** algoritme.
- Vi har snakket om algoritmer hvor kompleksiteten er  $O(n \cdot \lg(n))$ ,  $O(n^{\frac{3}{2}})$  og  $O(n^2)$ .
- Alle disse er gjennomførbare.
- Vi skal se på noen algoritmer som ikke er gjennomførbare for store input.

# Gjennomførbare algoritmer



# Gjennomførbare algoritmer

- Vi avsluttet gårsdagens forelesning med å se på to eksempler.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi avsluttet gårsdagens forelesning med å se på to eksempler.
- Det å avgjøre om et utsagn er en tautologi eller ikke krever  $O(n \cdot 2^n)$  regneskritt om vi bruker sannhetsverdimetoden.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi avsluttet gårsdagens forelesning med å se på to eksempler.
- Det å avgjøre om et utsagn er en tautologi eller ikke krever  $O(n \cdot 2^n)$  regneskritt om vi bruker sannhetsverdimetoden.
- For å faktorisere et primtall med  $n$  sifre, må vi i prinsippet lete gjennom  $2^{\sqrt{n}}$  mulige faktorer. Det tar lang tid.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi avsluttet gårsdagens forelesning med å se på to eksempler.
- Det å avgjøre om et utsagn er en tautologi eller ikke krever  $O(n \cdot 2^n)$  regneskritt om vi bruker sannhetsverdimetoden.
- For å faktorisere et primtall med  $n$  sifre, må vi i prinsippet lete gjennom  $2^{\sqrt{n}}$  mulige faktorer. Det tar lang tid.
- Vi skal se på et eksempel til.

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

## Eksempel

# Gjennomførbare algoritmer

## Eksempel

- La  $G$  være en sammenhengende graf.

# Gjennomførbare algoritmer

## Eksempel

- La  $G$  være en sammenhengende graf.
- Hvordan skal vi gå frem for å bestemme om grafen har en Hamiltonsti, det vil si en sti som er innom hver node nøyaktig en gang?



# Gjennomførbare algoritmer

## Eksempel

- La  $G$  være en sammenhengende graf.
- Hvordan skal vi gå frem for å bestemme om grafen har en Hamiltonsti, det vil si en sti som er innom hver node nøyaktig en gang?
- Hvis  $n$  er antall noder i grafen, vil en Hamiltonsti ha  $n - 1$  kanter

# Gjennomførbare algoritmer

## Eksempel

- La  $G$  være en sammenhengende graf.
- Hvordan skal vi gå frem for å bestemme om grafen har en Hamiltonsti, det vil si en sti som er innom hver node nøyaktig en gang?
- Hvis  $n$  er antall noder i grafen, vil en Hamiltonsti ha  $n - 1$  kanter
- Det finnes ingen kjent måte å undersøke om  $G$  har en Hamiltonsti på som er vesentlig mer effektiv enn den naive; prøv alle stier med  $n - 1$  kanter og se om en av dem tilfeldigvis skulle være en Hamiltonsti.

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

## Eksempel (Fortsatt)

## Eksempel (Fortsatt)

- I det verste tilfellet er antall stier i  $G$  med  $n - 1$  kanter

$O\left(\binom{n^2}{n-1}\right)$ , det vil si

$$\frac{(n^2)!}{(n^2 - n + 1)!(n - 1)!}$$

## Eksempel (Fortsatt)

- I det verste tilfellet er antall stier i  $G$  med  $n - 1$  kanter

$O\left(\binom{n^2}{n-1}\right)$ , det vil si

$$\frac{(n^2)!}{(n^2 - n + 1)!(n - 1)!}$$

- Dette er et tall som faktisk er større enn  $2^{n-1}$ , så algoritmen er ikke imponerende effektiv.

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

## Definisjon



# Gjennomførbare algoritmer

## Definisjon

Vi sier at en algoritme er **gjennomførbar** (**tractable** på engelsk) hvis tidskompleksiteten er  $O(n^k)$  for en  $k$ .

# Gjennomførbare algoritmer

## Definisjon

Vi sier at en algoritme er **gjennomførbar** (**tractable** på engelsk) hvis tidskompleksiteten er  $O(n^k)$  for en  $k$ .

Vi merker oss følgende sammenhenger.

# Gjennomførbare algoritmer

## Definisjon

Vi sier at en algoritme er **gjennomførbar** (*tractable* på engelsk) hvis tidskompleksiteten er  $O(n^k)$  for en  $k$ .

Vi merker oss følgende sammenhenger.

- $2^n$  er ikke  $O(n^k)$  for noen verdi av  $k$

# Gjennomførbare algoritmer

## Definisjon

Vi sier at en algoritme er **gjennomførbar** (*tractable* på engelsk) hvis tidskompleksiteten er  $O(n^k)$  for en  $k$ .

Vi merker oss følgende sammenhenger.

- $2^n$  er ikke  $O(n^k)$  for noen verdi av  $k$
- $2^n$  er  $O(n!)$

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

- Det er flere grunner til at man har falt ned på dette som en fornuftig definisjon.

# Gjennomførbare algoritmer

- Det er flere grunner til at man har falt ned på dette som en fornuftig definisjon.
- Tidligere erfaringer tilsa at hvis en algoritme er gjennomførbar i henhold til denne definisjonen, kan den brukes i praksis.

# Gjennomførbare algoritmer

- Det er flere grunner til at man har falt ned på dette som en fornuftig definisjon.
- Tidligere erfaringer tilsa at hvis en algoritme er gjennomførbar i henhold til denne definisjonen, kan den brukes i praksis.
- Det er ofte slik at  $k$  ligger rundt tre eller lavere.



# Gjennomførbare algoritmer

- Det er flere grunner til at man har falt ned på dette som en fornuftig definisjon.
- Tidligere erfaringer tilsa at hvis en algoritme er gjennomførbar i henhold til denne definisjonen, kan den brukes i praksis.
- Det er ofte slik at  $k$  ligger rundt tre eller lavere.
- Ganske overraskende viste en gruppe indere for noen år siden at det finnes en algoritme som avgjør om et tall er et primtall eller ikke som faller inn under denne definisjonen, men der var  $k$  (og konstanten  $c$ ) så stor at algoritmen hadde mer teoretisk enn praktisk verdi.

# Gjennomførbare algoritmer

- Det er flere grunner til at man har falt ned på dette som en fornuftig definisjon.
- Tidligere erfaringer tilsa at hvis en algoritme er gjennomførbar i henhold til denne definisjonen, kan den brukes i praksis.
- Det er ofte slik at  $k$  ligger rundt tre eller lavere.
- Ganske overraskende viste en gruppe indere for noen år siden at det finnes en algoritme som avgjør om et tall er et primtall eller ikke som faller inn under denne definisjonen, men der var  $k$  (og konstanten  $c$ ) så stor at algoritmen hadde mer teoretisk enn praktisk verdi.
- Definisjonen er også ganske robust, selv om forskjellige matematiske modeller for hva en beregning består i kan gi forskjellige verdier på graden.

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi skal avslutte disse forelesningene med å snakke bittelitegrann om **P** og **NP**.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi skal avslutte disse forelesningene med å snakke bittelitegrann om **P** og **NP**.
- **P** er klassen av problemer som kan løses i **polynomisk tid**, det vil si de som kan løses av en gjennomførbar algoritme slik vi har definert det.

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi skal avslutte disse forelesningene med å snakke bittelitegrann om **P** og **NP**.
- **P** er klassen av problemer som kan løses i **polynomisk tid**, det vil si de som kan løses av en gjennomførbar algoritme slik vi har definert det.
- Eksempler på problemer som ligger i **P** er om en graf er sammenhengende og om den har en Eulerkrets, om to termer lar seg unifisere, om et uttrykk svarer til en term på polsk form og etterhvert om et tall er et primtall eller ikke (det kom som en overraskelse).

# Gjennomførbare algoritmer

- Vi skal avslutte disse forelesningene med å snakke bittelitegrann om **P** og **NP**.
- **P** er klassen av problemer som kan løses i **polynomisk tid**, det vil si de som kan løses av en gjennomførbar algoritme slik vi har definert det.
- Eksempler på problemer som ligger i **P** er om en graf er sammenhengende og om den har en Eulerkrets, om to termer lar seg unifisere, om et uttrykk svarer til en term på polsk form og etterhvert om et tall er et primtall eller ikke (det kom som en overraskelse).
- **NP** er grovt sagt klassen av problemer hvor vi med flaks bare trenger å bruke polynomisk tid for å løse det den ene veien, mens vi tilsynelatende bruker eksponensiell tid om løsningen går den andre veien.

# Gjennomførbare algoritmer



# Gjennomførbare algoritmer

- Hvis  $G$  er en graf, og noen streker opp en Hamiltonsti, er det raskt å få bekreftet at det er en Hamiltonsti det er, mens hvis det ikke finnes noen Hamiltonsti trenger vi lang tid.

# Gjennomførbare algoritmer

- Hvis  $G$  er en graf, og noen streker opp en Hamiltonsti, er det raskt å få bekreftet at det er en Hamiltonsti det er, mens hvis det ikke finnes noen Hamiltonsti trenger vi lang tid.
- Hvis  $A$  er et uttrykk som ikke er en tautologi, kan vi få vite det veldig fort hvis vi tilfeldigvis prøver den fordelingen av sannhetsverdier som gjør utsagnet usant, mens vi fortsatt må skrive ut hele sannhetsverditabellen hvis utsagnet er en tautologi.

# Gjennomførbare algoritmer

- Hvis  $G$  er en graf, og noen streker opp en Hamiltonsti, er det raskt å få bekreftet at det er en Hamiltonsti det er, mens hvis det ikke finnes noen Hamiltonsti trenger vi lang tid.
- Hvis  $A$  er et uttrykk som ikke er en tautologi, kan vi få vite det veldig fort hvis vi tilfeldigvis prøver den fordelingen av sannhetsverdier som gjør utsagnet usant, mens vi fortsatt må skrive ut hele sannhetsverditabellen hvis utsagnet er en tautologi.
- Gitt en eske med mange puslespill-brikker, er det lett å vise at brikkene kan settes sammen til et bilde hvis vi greier å legge brikkene riktig én for én, mens det tar lang tid å bli sikker på at det er feil ved noen av brikkene, om det er tilfelle.

# Gjennomførbare algoritmer

# Gjennomførbare algoritmer

- Det store åpne problemet er om disse mengdene av problemer er de samme, eller om det finnes problemer som er i **NP** men ikke i **P**.

# Gjennomførbare algoritmer

- Det store åpne problemet er om disse mengdene av problemer er de samme, eller om det finnes problemer som er i **NP** men ikke i **P**.
- Litteratur rundt **P = NP**-problemet finner dere på nettet og i en rekke lærebøker om automatateori eller kompleksitetsteori, eller i en **NORMAT**-artikkel fra 2005 (Årgang 53, bind 1).

# Gjennomførbare algoritmer

- Det store åpne problemet er om disse mengdene av problemer er de samme, eller om det finnes problemer som er i **NP** men ikke i **P**.
- Litteratur rundt **P = NP**-problemet finner dere på nettet og i en rekke lærebøker om automatateori eller kompleksitetsteori, eller i en **NORMAT**-artikkel fra 2005 (Årgang 53, bind 1).
- Dette er et av de syv **milleniumsproblemene** i matematikk, og det er en dusør på \$10<sup>6</sup> for hvert av de seks som står fortsatt uløst.

# Gjennomførbare algoritmer

- Det store åpne problemet er om disse mengdene av problemer er de samme, eller om det finnes problemer som er i **NP** men ikke i **P**.
- Litteratur rundt **P = NP**-problemet finner dere på nettet og i en rekke lærebøker om automatateori eller kompleksitetsteori, eller i en **NORMAT**-artikkel fra 2005 (Årgang 53, bind 1).
- Dette er et av de syv **milleniumsproblemene** i matematikk, og det er en dusør på \$10<sup>6</sup> for hvert av de seks som står fortsatt uløst.
- Den som løste det eneste milleniumsproblemet som er løst, sa **nei takk** til pengene.



# Slutt

# Repetisjon

# Repetisjon av hele pensum

## Repetisjon av hele pensum

- Vi går systematisk gjennom alle delene av pensum og trekker frem de ferdighetene man må beherske for å være sikker på å greie 90% av eksamenssettet.

## Repetisjon av hele pensum

- Vi går systematisk gjennom alle delene av pensum og trekker frem de ferdighetene man må beherske for å være sikker på å greie 90% av eksamenssettet.
- For å være sikker på å greie 100% må man kunne alt som er oppgitt som pensum.

## Repetisjon av hele pensum

- Vi går systematisk gjennom alle delene av pensum og trekker frem de ferdighetene man må beherske for å være sikker på å greie 90% av eksamenssettet.
- For å være sikker på å greie 100% må man kunne alt som er oppgitt som pensum.
- Oppgaver kan hentes fra hele pensum, men hovedvekten blir på stoff som ikke er testet gjennom de to obligatoriske oppgavene.

## Repetisjon av hele pensum

- Vi går systematisk gjennom alle delene av pensum og trekker frem de ferdighetene man må beherske for å være sikker på å greie 90% av eksamenssettet.
- For å være sikker på å greie 100% må man kunne alt som er oppgitt som pensum.
- Oppgaver kan hentes fra hele pensum, men hovedvekten blir på stoff som ikke er testet gjennom de to obligatoriske oppgavene.
- Hvis man kan løse alle oppgaver av den typen som er gitt som treningsoppgaver gjennom semesteret, ligger man meget godt an.

## Repetisjon av hele pensum

- Vi går systematisk gjennom alle delene av pensum og trekker frem de ferdighetene man må beherske for å være sikker på å greie 90% av eksamenssettet.
- For å være sikker på å greie 100% må man kunne alt som er oppgitt som pensum.
- Oppgaver kan hentes fra hele pensum, men hovedvekten blir på stoff som ikke er testet gjennom de to obligatoriske oppgavene.
- Hvis man kan løse alle oppgaver av den typen som er gitt som treningsoppgaver gjennom semesteret, ligger man meget godt an.
- Vi skal se på noen eksempler, men det er ikke slik at alle eksemplene dekker oppgaver som blir gitt til eksamen, og heller ikke slik at vi illustrerer alle eksamensoppgavene med eksempler her.



# Kapittel 1

# Kapittel 1

- I Kapittel 1 så vi på algoritmebegrepet generelt og kontrollstrukturer spesielt.

# Kapittel 1

- I Kapittel 1 så vi på algoritmebegrepet generelt og kontrollstrukturer spesielt.
- Vi har brukt kontrollstrukturer når det har passet seg slik gjennom hele semesteret.

# Kapittel 1

- I Kapittel 1 så vi på algoritmebegrepet generelt og kontrollstrukturer spesielt.
- Vi har brukt kontrollstrukturer når det har passet seg slik gjennom hele semesteret.
- Viktige deler av læringsmålet i dette emnet er at studentene skal

# Kapittel 1

- I Kapittel 1 så vi på algoritmebegrepet generelt og kontrollstrukturer spesielt.
- Vi har brukt kontrollstrukturer når det har passet seg slik gjennom hele semesteret.
- Viktige deler av læringsmålet i dette emnet er at studentene skal
  - \* Kunne utarbeide en kontrollstruktur som en nærmere presisering av en algoritme.

# Kapittel 1

- I Kapittel 1 så vi på algoritmebegrepet generelt og kontrollstrukturer spesielt.
- Vi har brukt kontrollstrukturer når det har passet seg slik gjennom hele semesteret.
- Viktige deler av læringsmålet i dette emnet er at studentene skal
  - \* Kunne utarbeide en kontrollstruktur som en nærmere presisering av en algoritme.
  - \* Kunne lese en kontrollstruktur og forstå sammenhengen mellom inputverdiene og outputverdiene.

# Kapittel 1

- I Kapittel 1 så vi på algoritmebegrepet generelt og kontrollstrukturer spesielt.
- Vi har brukt kontrollstrukturer når det har passet seg slik gjennom hele semesteret.
- Viktige deler av læringsmålet i dette emnet er at studentene skal
  - \* Kunne utarbeide en kontrollstruktur som en nærmere presisering av en algoritme.
  - \* Kunne lese en kontrollstruktur og forstå sammenhengen mellom inputverdiene og outputverdiene.
  - \* I tilknytning til Kapittel 13, kunne vurdere tidskompleksiteten.

# Kapittel 2 og 3



## Kapittel 2 og 3

- Kapittel 2 og 3 omhandler tallsystemer og prinsipper for digital representasjon av hele tall og reelle tall.

## Kapittel 2 og 3

- Kapittel 2 og 3 omhandler tallsystemer og prinsipper for digital representasjon av hele tall og reelle tall.
- Mye av dette stoffet er behandlet mer grundig i andre emner.

## Kapittel 2 og 3

- Kapittel 2 og 3 omhandler tallsystemer og prinsipper for digital representasjon av hele tall og reelle tall.
- Mye av dette stoffet er behandlet mer grundig i andre emner.
- Forståelsen av digital representasjon ble forsiktigvis testet i det første obligatoriske oppgavesettet.

## Kapittel 2 og 3

- Kapittel 2 og 3 omhandler tallsystemer og prinsipper for digital representasjon av hele tall og reelle tall.
- Mye av dette stoffet er behandlet mer grundig i andre emner.
- Forståelsen av digital representasjon ble forsiktigvis testet i det første obligatoriske oppgavesettet.
- Vi har etterhvert hatt bruk for å vise hvordan relasjoner, grafer, trær og andre dataobjekter kan representeres i en datamaskin.

## Kapittel 2 og 3

- Kapittel 2 og 3 omhandler tallsystemer og prinsipper for digital representasjon av hele tall og reelle tall.
- Mye av dette stoffet er behandlet mer grundig i andre emner.
- Forståelsen av digital representasjon ble forsiktigvis testet i det første obligatoriske oppgavesettet.
- Vi har etterhvert hatt bruk for å vise hvordan relasjoner, grafer, trær og andre dataobjekter kan representeres i en datamaskin.
- Det er lite aktuelt med en oppgave som behandler stoff fra disse kapitlene direkte, men man kan ha fordel av å forstå hvordan grafer, trær og andre objekter representeres, især i forbindelse med en eventuell oppgave i kompleksitetsteori.

# Kapittel 4

# Kapittel 4

- I dette kapitlet om logikk har vi konsentrert oss om

# Kapittel 4

- I dette kapitlet om logikk har vi konsentrert oss om
  - utsagnslogikk



# Kapittel 4

- I dette kapitlet om logikk har vi konsentrert oss om
  - utsagnslogikk
  - kvantorer

# Kapittel 4

- I dette kapitlet om logikk har vi konsentrert oss om
  - utsagnslogikk
  - kvantorer
  - føring av argumenter

# Kapittel 4

- I dette kapitlet om logikk har vi konsentrert oss om
  - utsagnslogikk
  - kvantorer
  - føring av argumenter
- I tillegg er det en del snakk om betydningen av logikk i programmering.

# Kapittel 4

- I dette kapitlet om logikk har vi konsentrert oss om
  - utsagnslogikk
  - kvantorer
  - føring av argumenter
- I tillegg er det en del snakk om betydningen av logikk i programmering.
- Dette siste er mest motiverende, men en motivasjon man bør ta med seg til senere emner.

# Kapittel 4

## Kapittel 4

- I utsagnslogikk har vi lagt mest vekt på det formelle språket, hvor vi tar utgangspunkt i noen utsagnsvariable, og bygger opp utsagn fra utsagnsvariablene ved å bruke **bindeordene** (eller **konnektivene**)  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  og  $\leftrightarrow$ .

## Kapittel 4

- I utsagnslogikk har vi lagt mest vekt på det formelle språket, hvor vi tar utgangspunkt i noen utsagnsvariable, og bygger opp utsagn fra utsagnsvariablene ved å bruke **bindeordene** (eller **konnektivene**)  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  og  $\leftrightarrow$ .
- Et typisk eksempel kan være

$$A = \neg(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q \vee p.$$

## Kapittel 4

- I utsagnslogikk har vi lagt mest vekt på det formelle språket, hvor vi tar utgangspunkt i noen utsagnsvariable, og bygger opp utsagn fra utsagnsvariablene ved å bruke **bindeordene** (eller **konnektivene**)  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  og  $\leftrightarrow$ .
- Et typisk eksempel kan være

$$A = \neg(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q \vee p.$$

- Vi lærte hvordan vi kunne spare på parenteser, slik at vi vet hvordan parentesene egentlig skal settes i eksemplet over.



## Kapittel 4

- I utsagnslogikk har vi lagt mest vekt på det formelle språket, hvor vi tar utgangspunkt i noen utsagnsvariable, og bygger opp utsagn fra utsagnsvariablene ved å bruke **bindeordene** (eller **konnektivene**)  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  og  $\leftrightarrow$ .
- Et typisk eksempel kan være

$$A = \neg(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q \vee p.$$

- Vi lærte hvordan vi kunne spare på parenteser, slik at vi vet hvordan parentesene egentlig skal settes i eksemplet over.
- Vi skal kunne avgjøre om et utsagn som det over er en **tautologi**, en **kontradiksjon** eller ingen av delene.

## Kapittel 4

- I utsagnslogikk har vi lagt mest vekt på det formelle språket, hvor vi tar utgangspunkt i noen utsagnsvariable, og bygger opp utsagn fra utsagnsvariablene ved å bruke **bindeordene** (eller **konnektivene**)  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  og  $\leftrightarrow$ .
- Et typisk eksempel kan være

$$A = \neg(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q \vee p.$$

- Vi lærte hvordan vi kunne spare på parenteser, slik at vi vet hvordan parentesene egentlig skal settes i eksemplet over.
- Vi skal kunne avgjøre om et utsagn som det over er en **tautologi**, en **kontradiksjon** eller ingen av delene.
- Den sikreste måten å gjøre det på er å sette opp en **sannhetsverditabell**.

## Kapittel 4

- I utsagnslogikk har vi lagt mest vekt på det formelle språket, hvor vi tar utgangspunkt i noen utsagnsvariable, og bygger opp utsagn fra utsagnsvariablene ved å bruke **bindeordene** (eller **konnektivene**)  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  og  $\leftrightarrow$ .
- Et typisk eksempel kan være

$$A = \neg(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q \vee p.$$

- Vi lærte hvordan vi kunne spare på parenteser, slik at vi vet hvordan parentesene egentlig skal settes i eksemplet over.
- Vi skal kunne avgjøre om et utsagn som det over er en **tautologi**, en **kontradiksjon** eller ingen av delene.
- Den sikreste måten å gjøre det på er å sette opp en **sannhetsverditabell**.
- Tabellen til utsagnet over finner vi på neste side.

# Kapittel 4

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>F</b>					
<b>F</b>	<b>T</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>					

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				



# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>		



# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>		

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>		

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>		

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	

# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>



# Kapittel 4

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$\neg q \vee p$	$A$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>

Vi ser at utsagnet er en tautologi.

# Kapittel 4

# Kapittel 4

- Vi lærte også om bruk av **kvantorer**.

# Kapittel 4

- Vi lærte også om bruk av **kvantorer**.
- Kvantorene  $\exists$  - “det eksisterer”, og  $\forall$  - “for alle”, brukes for å gi matematiske definisjoner og setninger en presis formulering.

# Kapittel 4

- Vi lærte også om bruk av **kvantorer**.
- Kvantorene  $\exists$  - “det eksisterer”, og  $\forall$  - “for alle”, brukes for å gi matematiske definisjoner og setninger en presis formulering.
- Kvantorer ble ikke noe sentralt tema dette året, men vi fikk bruk for dem da vi skulle undersøke om  $f$  er  $O(g)$  for bestemte funksjoner  $f$  og  $g$ .

## Kapittel 4

- Vi lærte også om bruk av **kvantorer**.
- Kvantorene  $\exists$  - “det eksisterer”, og  $\forall$  - “for alle”, brukes for å gi matematiske definisjoner og setninger en presis formulering.
- Kvantorer ble ikke noe sentralt tema dette året, men vi fikk bruk for dem da vi skulle undersøke om  $f$  er  $O(g)$  for bestemte funksjoner  $f$  og  $g$ .
- Det er ofte viktig å ha preise definisjoner når man skal vise at en egenskap **ikke** holder.

# Kapittel 4

## Kapittel 4

- Det siste temaet vi tok opp under dette kapitlet var **bevisformer** hvor vi skiller mellom **direkte** bevis og **indirekte** eller **kontrapositive** bevis.



## Kapittel 4

- Det siste temaet vi tok opp under dette kapitlet var **bevisformer** hvor vi skiller mellom **direkte** bevis og **indirekte** eller **kontrapositive** bevis.
- I et kontrapositivt bevis antar vi at den påstanden vi vil vise er usann, og så beviser vi at noen av forutsetningene heller ikke kan være sanne.

## Kapittel 4

- Det siste temaet vi tok opp under dette kapitlet var **bevisformer** hvor vi skiller mellom **direkte** bevis og **indirekte** eller **kontrapositive** bevis.
- I et kontrapositivt bevis antar vi at den påstanden vi vil vise er usann, og så beviser vi at noen av forutsetningene heller ikke kan være sanne.
- Vi har sett på noen eksempler på bevis, men har ikke laget noe stort nummer av det.

## Kapittel 4

- Det siste temaet vi tok opp under dette kapitlet var **bevisformer** hvor vi skiller mellom **direkte** bevis og **indirekte** eller **kontrapositive** bevis.
- I et kontrapositivt bevis antar vi at den påstanden vi vil vise er usann, og så beviser vi at noen av forutsetningene heller ikke kan være sanne.
- Vi har sett på noen eksempler på bevis, men har ikke laget noe stort nummer av det.
- Det er meningen at dere skal kunne gjennomføre et enkelt resonement om dere blir bedt om det.

# Kapittel 5

# Kapittel 5

- Kapittel 5 tar opp et bredt tema over få sider.

# Kapittel 5

- Kapittel 5 tar opp et bredt tema over få sider.
- Først har vi en innføring i Boolsk mengdelære med snitt, union, komplement og mengdedifferens.

# Kapittel 5

- Kapittel 5 tar opp et bredt tema over få sider.
- Først har vi en innføring i Boolsk mengdelære med snitt, union, komplement og mengdedifferens.
- Det er viktig at dere kjenner definisjonene av  $A \cap B$ ,  $A \cup B$ ,  $\bar{A}$  og  $A - B$ .

# Kapittel 5

- Kapittel 5 tar opp et bredt tema over få sider.
- Først har vi en innføring i Boolsk mengdelære med snitt, union, komplement og mengdedifferens.
- Det er viktig at dere kjenner definisjonene av  $A \cap B$ ,  $A \cup B$ ,  $\bar{A}$  og  $A - B$ .
- To mengder er like hvis de har de samme elementene.



## Kapittel 5

- Kapittel 5 tar opp et bredt tema over få sider.
- Først har vi en innføring i Boolsk mengdelære med snitt, union, komplement og mengdedifferens.
- Det er viktig at dere kjenner definisjonene av  $A \cap B$ ,  $A \cup B$ ,  $\bar{A}$  og  $A - B$ .
- To mengder er like hvis de har de samme elementene.
- $A \subseteq B$ ,  $A$  er **inneholdt** i  $B$ , hvis alle elementene i  $A$  også er elementer i  $B$ .

## Kapittel 5

- Kapittel 5 tar opp et bredt tema over få sider.
- Først har vi en innføring i Boolsk mengdelære med snitt, union, komplement og mengdedifferens.
- Det er viktig at dere kjenner definisjonene av  $A \cap B$ ,  $A \cup B$ ,  $\bar{A}$  og  $A - B$ .
- To mengder er like hvis de har de samme elementene.
- $A \subseteq B$ ,  $A$  er **inneholdt** i  $B$ , hvis alle elementene i  $A$  også er elementer i  $B$ .
- Når vi snakker om komplementet  $\bar{A}$ , har vi alltid antatt at vi har en **universell** mengde  $\mathcal{E}$ .

# Kapittel 5

## Kapittel 5

- Hvis vi har et Boolsk uttrykk hvor det inngår to eller tre vilkårlige mengder, kan vi undersøke egenskapene ved dette uttrykket ved å bruke et [Venndiagram](#)

## Kapittel 5

- Hvis vi har et Boolsk uttrykk hvor det inngår to eller tre vilkårlige mengder, kan vi undersøke egenskapene ved dette uttrykket ved å bruke et **Venndiagram**
- Et eksempel på en mulig oppgave kan være å bruke et Venndiagram til å avgjøre om følgende inklusjon alltid vil holde:

## Kapittel 5

- Hvis vi har et Boolsk uttrykk hvor det inngår to eller tre vilkårlige mengder, kan vi undersøke egenskapene ved dette uttrykket ved å bruke et **Venndiagram**
- Et eksempel på en mulig oppgave kan være å bruke et Venndiagram til å avgjøre om følgende inklusjon alltid vil holde:

$$(A \cap \bar{B}) - C \subseteq \overline{C - (B \cup A)}.$$

## Kapittel 5

- Hvis vi har et Boolsk uttrykk hvor det inngår to eller tre vilkårlige mengder, kan vi undersøke egenskapene ved dette uttrykket ved å bruke et **Venndiagram**
- Et eksempel på en mulig oppgave kan være å bruke et Venndiagram til å avgjøre om følgende inklusjon alltid vil holde:

$$(A \cap \bar{B}) - C \subseteq \overline{C - (B \cup A)}.$$

- Vi tar den på tavla.

# Kapittel 5



# Kapittel 5

- **Kardinaliteten** til en mengde er et finere ord for hvor mange elementer mengden har.

# Kapittel 5

- **Kardinaliteten** til en mengde er et finere ord for hvor mange elementer mengden har.
- Vi har lært om **ordnede par**, **kartesisk produkt** og om **potensmengder**.

# Kapittel 5

- **Kardinaliteten** til en mengde er et finere ord for hvor mange elementer mengden har.
- Vi har lært om **ordnede par**, **kartesisk produkt** og om **potensmengder**.
- Potensmengden til  $A$  er mengden av alle delmengder av  $A$ .

# Kapittel 5

- **Kardinaliteten** til en mengde er et finere ord for hvor mange elementer mengden har.
- Vi har lært om **ordnede par**, **kartesisk produkt** og om **potensmengder**.
- Potensmengden til  $A$  er mengden av alle delmengder av  $A$ .
- Dere bør vite at hvis  $A$  har  $n$  elementer, så har  $A$   $2^n$  delmengder, og  $A^2$  har  $n^2$  elementer.