

INF3170 – Logikk

Forelesning 1: Introduksjon, mengdelære og utsagnslogikk

Christian Mahesh Hansen og Roger Antonsen

Institutt for informatikk, Universitetet i Oslo

23. januar 2006



Dagens plan

- 1 Praktisk informasjon
- 2 Mengdelære
- 3 Utsagnslogikk

- Forelesere:
 - Christian Mahesh Hansen (chrisha@ifi.uio.no)
 - Roger Antonsen (rantonse@ifi.uio.no)
 - Kontor 2403, 2. etasje, Ifi
- Nettside:
 - <http://www.ifi.uio.no/inf3170>
- Forelesning:
 - mandag 14:15 – 16:00
 - Lille auditorium
- Gruppeundervisning:
 - onsdag 12:15 - 14:00
 - grupperom 3A, Ifi
 - gruppelærer Martin G. Skjæveland (martige@ifi.uio.no)

Obliger og eksamen

Obliger

- Planlagt ca. 4 små (?) obliger.
- Se hjemmesiden for tidsfrister.
- Bedømmes til bestått/ikke bestått.
- Alle obligene må bestås for å kunne gå opp til eksamen.

Eksamen

- Ingen midttermineksamen.
- Avsluttende eksamen: muntlig *eller* skriftlig.
- Bokstavkarakterer – avsluttende eksamen teller 100%

Obliger og eksamen

Obliger

- Planlagt ca. 4 små (?) obliger.
- Se hjemmesiden for tidsfrister.
- Bedømmes til bestått/ikke bestått.
- Alle obligene må bestås for å kunne gå opp til eksamen.

Eksamen

- Ingen midttermineksamen.
- Avsluttende eksamen: muntlig *eller* skriftlig.
- Bokstavkarakterer – avsluttende eksamen teller 100%

Pensum

- Definert av det som gjennomgås på forelesning og gruppeundervisning.
- Foiler deles ut på forelesning og legges ut på nettsiden.
- Ingen lærebok, men. . .

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralæsing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralesing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralæsing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralesing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralesing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralæsing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Støttelitteratur

Ikke pensum i seg selv, frivillig ekstralesing!



J. Gallier.

Logic for Computer Science - Foundations of Automated Theorem Proving

- Ligger tett opptil forelest pensum i kurset.
- Oppdatert versjon fra 2003 tilgjengelig for gratis nedlasting.
- Kun kapitlene 3, 4, 5 og 8 er aktuelle.
- Detaljerte henvisninger legges ut på nettsiden.



M. C. Fitting.

First-Order Logic and Automated Theorem Proving

Mengdelære

Definisjon

- En *mengde* er en endelig eller uendelig samling objekter der innbyrdes rekkefølge og antall forekomster av hvert objekt ignoreres.
- Objektene i en mengde kalles *elementer*.
- Hvis a er element i mengden S , skriver vi $a \in S$. Hvis a ikke er element i S , skriver vi $a \notin S$.
- To mengder S og T er *like*, $S = T$, hvis de inneholder de samme elementene.

Notasjon

Mengden med elementene a , b , c og d skrives ofte $\{a, b, c, d\}$.

Mengdelære

Definisjon

- En **mengde** er en endelig eller uendelig samling objekter der innbyrdes rekkefølge og antall forekomster av hvert objekt ignoreres.
- Objektene i en mengde kalles **elementer**.
- Hvis a er element i mengden S , skriver vi $a \in S$. Hvis a ikke er element i S , skriver vi $a \notin S$.
- To mengder S og T er **like**, $S = T$, hvis de inneholder de samme elementene.

Notasjon

Mengden med elementene a , b , c og d skrives ofte $\{a, b, c, d\}$.

Mengdelære

Definisjon

- En *mengde* er en endelig eller uendelig samling objekter der innbyrdes rekkefølge og antall forekomster av hvert objekt ignoreres.
- Objektene i en mengde kalles *elementer*.
- Hvis a er element i mengden S , skriver vi $a \in S$. Hvis a ikke er element i S , skriver vi $a \notin S$.
- To mengder S og T er *like*, $S = T$, hvis de inneholder de samme elementene.

Notasjon

Mengden med elementene a , b , c og d skrives ofte $\{a, b, c, d\}$.

Mengdelære

Definisjon

- En *mengde* er en endelig eller uendelig samling objekter der innbyrdes rekkefølge og antall forekomster av hvert objekt ignoreres.
- Objektene i en mengde kalles *elementer*.
- Hvis a er element i mengden S , skriver vi $a \in S$. Hvis a ikke er element i S , skriver vi $a \notin S$.
- To mengder S og T er *like*, $S = T$, hvis de inneholder de samme elementene.

Notasjon

Mengden med elementene a , b , c og d skrives ofte $\{a, b, c, d\}$.

Mengdelære

Definisjon

- En *mengde* er en endelig eller uendelig samling objekter der innbyrdes rekkefølge og antall forekomster av hvert objekt ignoreres.
- Objektene i en mengde kalles *elementer*.
- Hvis a er element i mengden S , skriver vi $a \in S$. Hvis a ikke er element i S , skriver vi $a \notin S$.
- To mengder S og T er *like*, $S = T$, hvis de inneholder de samme elementene.

Notasjon

Mengden med elementene a , b , c og d skrives ofte $\{a, b, c, d\}$.

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Eksempel

- $a \in \{a, b, c\}$
- $d \notin \{a, b, c\}$
- $1 \in \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $2 \notin \{a, 1, \gamma, \Phi\}$
- $\{a, b\} = \{b, a\}$
- $\{a, a, b\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \neq \{b, c\}$ (mengdene er *ulike*)

Definisjon (Den tomme mengden)

- Den *tomme mengden* er mengden som ikke inneholder noen elementer.
- Skrives ofte $\{\}$ eller \emptyset .

Definisjon (Singletonmengde)

En *singletonmengde* er en mengde som har nøyaktig ett element.

Eksempel

Både $\{a\}$, $\{b\}$ og $\{b, b\}$ er singletonmengder.

Definisjon (Den tomme mengden)

- Den *tomme mengden* er mengden som ikke inneholder noen elementer.
- Skrives ofte $\{\}$ eller \emptyset .

Definisjon (Singletonmengde)

En *singletonmengde* er en mengde som har nøyaktig ett element.

Eksempel

Både $\{a\}$, $\{b\}$ og $\{b, b\}$ er singletonmengder.

Definisjon (Den tomme mengden)

- Den *tomme mengden* er mengden som ikke inneholder noen elementer.
- Skrives ofte $\{\}$ eller \emptyset .

Definisjon (Singletonmengde)

En *singletonmengde* er en mengde som har nøyaktig ett element.

Eksempel

Både $\{a\}$, $\{b\}$ og $\{b, b\}$ er singletonmengder.

Definisjon (Den tomme mengden)

- Den *tomme mengden* er mengden som ikke inneholder noen elementer.
- Skrives ofte $\{\}$ eller \emptyset .

Definisjon (Singletonmengde)

En *singletonmengde* er en mengde som har nøyaktig ett element.

Eksempel

Både $\{a\}$, $\{b\}$ og $\{b, b\}$ er singletonmengder.

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} = \{a, b, c, d\}$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} = \{a, b, c, d\}$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} = \{a, b, c, d\}$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} = \{a, b, c\}$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} = \{a, b, c, d\}$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} = \{a, b, c\}$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset =$

Union – slå sammen mengder

Definisjon (Union)

- Hvis S og T er mengder, så er **unionen** av S og T mengden som inneholder alle objekter som er element i S eller T .
- Unionen av S og T skrives ofte $S \cup T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cup \{c, d\} = \{a, b, c, d\}$
- $\{a, b\} \cup \{b, c\} = \{a, b, c\}$
- $\{1, 2, 3\} \cup \emptyset = \{1, 2, 3\}$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} = \emptyset$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} = \emptyset$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} = \emptyset$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} = \{b\}$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} = \emptyset$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} = \{b\}$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset =$

Snitt – finne felles elementer

Definisjon (Snitt)

- Hvis S og T er mengder, så er **snittet** mellom S og T , eller S snittet med T , mengden som inneholder alle objekter som er element i både S og T .
- S snittet med T skrives ofte $S \cap T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \cap \{c, d\} = \emptyset$
- $\{a, b\} \cap \{b, c\} = \{b\}$
- $\{1, 2, 3\} \cap \emptyset = \emptyset$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} =$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} = \{a\}$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} = \{a\}$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset =$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} = \{a\}$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset = \{1, 2, 3\}$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} = \{a\}$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset = \{1, 2, 3\}$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} =$

Mengdedifferanse

Definisjon (Mengdedifferanse)

- Hvis S og T er mengder, så er **mengdedifferansen** mellom S og T , eller S **minus** T , mengden som inneholder alle objekter som er element i S men ikke element i T .
- S minus T skrives ofte $S \setminus T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \setminus \{c, d\} = \{a, b\}$
- $\{a, b\} \setminus \{b, c\} = \{a\}$
- $\{1, 2, 3\} \setminus \emptyset = \{1, 2, 3\}$
- $\emptyset \setminus \{a, b, c\} = \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en **delmengde** av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (enhver mengde er en delmengde av seg selv)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (den tomme mengden er en delmengde av alle mengder)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en **delmengde** av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (enhver mengde er en delmengde av seg selv)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (den tomme mengden er en delmengde av alle mengder)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en **delmengde** av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (enhver mengde er en delmengde av seg selv)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (den tomme mengden er en delmengde av alle mengder)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en **delmengde** av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (*enhver mengde er en delmengde av seg selv*)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (*den tomme mengden er en delmengde av alle mengder*)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en **delmengde** av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (*enhver mengde er en delmengde av seg selv*)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (*den tomme mengden er en delmengde av alle mengder*)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en **delmengde** av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (*enhver mengde er en delmengde av seg selv*)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (*den tomme mengden er en delmengde av alle mengder*)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Delmengde

Definisjon (Delmengde)

- En mengde S er en *delmengde* av en mengde T hvis alle elementer i S også er elementer i T .
- Skrives ofte $S \subseteq T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \subseteq \{a, b, c\}$
- $\{a, b\} \subseteq \{a, b\}$ (*enhver mengde er en delmengde av seg selv*)
- $\{a, b, c\} \not\subseteq \{a, b\}$
- $\emptyset \subseteq \{a, b\}$ (*den tomme mengden er en delmengde av alle mengder*)
- $\{a, b\} \not\subseteq \emptyset$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} =$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} =$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} =$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} =$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} = \{\langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, d \rangle\}$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} =$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} = \{\langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, d \rangle\}$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} =$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} = \{\langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, d \rangle\}$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} = \{\langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, c \rangle\}$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} = \{\langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, d \rangle\}$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} = \{\langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, c \rangle\}$
- $\{a\} \times \{1, 2\} =$

Kryssprodukt

Definisjon (Kryssprodukt)

- Hvis S og T er mengder, så er **kryssproduktet** av S og T mengden av alle **par** $\langle s, t \rangle$ slik at $s \in S$ og $t \in T$.
- Kryssproduktet av S og T skrives ofte $S \times T$.

Eksempel

- $\{a, b\} \times \{c, d\} = \{\langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, d \rangle\}$
- $\{a, b\} \times \{b, c\} = \{\langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, c \rangle\}$
- $\{a\} \times \{1, 2\} = \{\langle a, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle\}$

Notasjon

- *En mengde kan krysses med seg selv: $S \times S$*
- $\{a, b\} \times \{a, b\} = \{\langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle\}$
- $S \times S \times S$ skrives ofte S^3 .
- *Generalisert: $\underbrace{S \times S \times \dots \times S}_n$ skrives S^n .*

Notasjon

- En mengde kan krysses med seg selv: $S \times S$
- $\{a, b\} \times \{a, b\} = \{\langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle\}$
- $S \times S \times S$ skrives ofte S^3 .
- Generalisert: $\underbrace{S \times S \times \dots \times S}_n$ skrives S^n .

Notasjon

- En mengde kan krysses med seg selv: $S \times S$
- $\{a, b\} \times \{a, b\} = \{\langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle\}$
- $S \times S \times S$ skrives ofte S^3 .
- Generalisert: $\underbrace{S \times S \times \dots \times S}_n$ skrives S^n .

Notasjon

- En mengde kan krysses med seg selv: $S \times S$
- $\{a, b\} \times \{a, b\} = \{\langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle\}$
- $S \times S \times S$ skrives ofte S^3 .
- Generalisert: $\underbrace{S \times S \times \dots \times S}_n$ skrives S^n .

Mengdebygger

Notasjon

En definisjon på formen “mengden av alle elementer $x \in S$ slik at ...” kan skrives på formen

$$\{x \mid x \in S \text{ og betingelse på } x\}.$$

En slik konstruksjon kalles en **mengdebygger**.

Eksempel

- Definisjonen av kryssprodukt av S og T kunne vært skrevet slik:

$$S \times T = \{(s, t) \mid s \in S \text{ og } t \in T\}$$

- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er partall}\}$ definerer mengden av alle partall.
- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er oddetall}\}$ definerer mengden av alle oddetall.

Mengdebygger

Notasjon

En definisjon på formen “mengden av alle elementer $x \in S$ slik at ...” kan skrives på formen

$$\{x \mid x \in S \text{ og betingelse på } x\}.$$

En slik konstruksjon kalles en *mengdebygger*.

Eksempel

- Definisjonen av kryssprodukt av S og T kunne vært skrevet slik:

$$S \times T = \{\langle s, t \rangle \mid s \in S \text{ og } t \in T\}$$

- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er partall}\}$ definerer mengden av alle partall.
- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er oddetall}\}$ definerer mengden av alle oddetall.

Mengdebygger

Notasjon

En definisjon på formen “mengden av alle elementer $x \in S$ slik at ...” kan skrives på formen

$$\{x \mid x \in S \text{ og betingelse på } x\}.$$

En slik konstruksjon kalles en *mengdebygger*.

Eksempel

- Definisjonen av kryssprodukt av S og T kunne vært skrevet slik:

$$S \times T = \{\langle s, t \rangle \mid s \in S \text{ og } t \in T\}$$

- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er partall}\}$ definerer mengden av alle partall.
- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er oddetall}\}$ definerer mengden av alle oddetall.

Mengdebygger

Notasjon

En definisjon på formen “mengden av alle elementer $x \in S$ slik at ...” kan skrives på formen

$$\{x \mid x \in S \text{ og betingelse på } x\}.$$

En slik konstruksjon kalles en *mengdebygger*.

Eksempel

- Definisjonen av kryssprodukt av S og T kunne vært skrevet slik:

$$S \times T = \{\langle s, t \rangle \mid s \in S \text{ og } t \in T\}$$

- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er partall}\}$ definerer mengden av alle partall.
- $\{n \mid n \in \mathbb{N} \text{ og } n \text{ er oddetall}\}$ definerer mengden av alle oddetall.

Relasjoner

Definisjon (Relasjon)

- En **unær** relasjon over S er en delmengde av S .
- En **n -ær relasjon** over mengdene S_1, S_2, \dots, S_n er en delmengde av kryssproduktet $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$.
- Hvis $n = 2$ sier vi at relasjonen er **binær**.

Eksempel

- Hvis $S = \{a, b, c\}$, så er $\{a, b\}$ en unær relasjon over S .
- Hvis $S = \{a, b\}$ og $T = \{1, 2\}$, så er $\{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}$ en binær relasjon over S og T .

Relasjoner

Definisjon (Relasjon)

- En **unær** relasjon over S er en delmengde av S .
- En **n -ær relasjon** over mengdene S_1, S_2, \dots, S_n er en delmengde av kryssproduktet $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$.
- Hvis $n = 2$ sier vi at relasjonen er **binær**.

Eksempel

- Hvis $S = \{a, b, c\}$, så er $\{a, b\}$ en unær relasjon over S .
- Hvis $S = \{a, b\}$ og $T = \{1, 2\}$, så er $\{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}$ en binær relasjon over S og T .

Relasjoner

Definisjon (Relasjon)

- En **unær** relasjon over S er en delmengde av S .
- En **n -ær relasjon** over mengdene S_1, S_2, \dots, S_n er en delmengde av kryssproduktet $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$.
- Hvis $n = 2$ sier vi at relasjonen er **binær**.

Eksempel

- Hvis $S = \{a, b, c\}$, så er $\{a, b\}$ en unær relasjon over S .
- Hvis $S = \{a, b\}$ og $T = \{1, 2\}$, så er $\{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}$ en binær relasjon over S og T .

Relasjoner

Definisjon (Relasjon)

- En **unær** relasjon over S er en delmengde av S .
- En **n -ær relasjon** over mengdene S_1, S_2, \dots, S_n er en delmengde av kryssproduktet $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$.
- Hvis $n = 2$ sier vi at relasjonen er **binær**.

Eksempel

- Hvis $S = \{a, b, c\}$, så er $\{a, b\}$ en unær relasjon over S .
- Hvis $S = \{a, b\}$ og $T = \{1, 2\}$, så er $\{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}$ en binær relasjon over S og T .

Relasjoner

Definisjon (Relasjon)

- En **unær** relasjon over S er en delmengde av S .
- En **n -ær relasjon** over mengdene S_1, S_2, \dots, S_n er en delmengde av kryssproduktet $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$.
- Hvis $n = 2$ sier vi at relasjonen er **binær**.

Eksempel

- Hvis $S = \{a, b, c\}$, så er $\{a, b\}$ en unær relasjon over S .
- Hvis $S = \{a, b\}$ og $T = \{1, 2\}$, så er $\{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}$ en binær relasjon over S og T .

Relasjoner over én mengde

Definisjon

En *n -ær relasjon* over mengden S er en delmengde av S^n .

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- $\{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ er en binær relasjon over S .
- $\{\langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ er også en binær relasjon over S .

Relasjoner over én mengde

Definisjon

En *n -ær relasjon* over mengden S er en delmengde av S^n .

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- $\{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ er en binær relasjon over S .
- $\{\langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ er også en binær relasjon over S .

Relasjoner over én mengde

Definisjon

En *n -ær relasjon* over mengden S er en delmengde av S^n .

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- $\{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ er en binær relasjon over S .
- $\{\langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ er også en binær relasjon over S .

Relasjoner over én mengde

Definisjon

En *n -ær relasjon* over mengden S er en delmengde av S^n .

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- $\{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ er en binær relasjon over S .
- $\{\langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ er også en binær relasjon over S .

Definisjon (Refleksiv)

En binær relasjon R over mengden S er **refleksiv** hvis $\langle x, x \rangle \in R$ for alle $x \in S$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$ refleksiv?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Refleksiv)

En binær relasjon R over mengden S er **refleksiv** hvis $\langle x, x \rangle \in R$ for alle $x \in S$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$ refleksiv?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Refleksiv)

En binær relasjon R over mengden S er **refleksiv** hvis $\langle x, x \rangle \in R$ for alle $x \in S$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$ refleksiv?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Refleksiv)

En binær relasjon R over mengden S er **refleksiv** hvis $\langle x, x \rangle \in R$ for alle $x \in S$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$ refleksiv?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Symmetrisk)

En binær relasjon R er **symmetrisk** hvis $\langle x, y \rangle \in R$ impliserer at $\langle y, x \rangle \in R$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ symmetrisk?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Symmetrisk)

En binær relasjon R er **symmetrisk** hvis $\langle x, y \rangle \in R$ impliserer at $\langle y, x \rangle \in R$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ symmetrisk?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Symmetrisk)

En binær relasjon R er **symmetrisk** hvis $\langle x, y \rangle \in R$ impliserer at $\langle y, x \rangle \in R$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ symmetrisk?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Symmetrisk)

En binær relasjon R er **symmetrisk** hvis $\langle x, y \rangle \in R$ impliserer at $\langle y, x \rangle \in R$.

Eksempel

La $S = \{1, 2, 3\}$.

- Er $R_1 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\}$ symmetrisk?
- Hva med $R_2 = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$?

Definisjon (Transitiv)

En binær relasjon R er **transitiv** hvis $\langle x, y \rangle \in R$ og $\langle y, z \rangle \in R$ impliserer at $\langle x, z \rangle \in R$.

Definisjon (Ekvivalensrelasjon)

En binær relasjon over mengden S er en **ekvivalensrelasjon** hvis den er refleksiv, symmetrisk og transitiv.

Definisjon (Transitiv)

En binær relasjon R er **transitiv** hvis $\langle x, y \rangle \in R$ og $\langle y, z \rangle \in R$ impliserer at $\langle x, z \rangle \in R$.

Definisjon (Ekvivalensrelasjon)

En binær relasjon over mengden S er en **ekvivalensrelasjon** hvis den er **refleksiv**, **symmetrisk** og **transitiv**.

Funksjoner

Definisjon (Funksjon)

En *funksjon* fra en mengde S til en mengde T er en relasjon f over S og T slik at for alle $x \in S$ så finnes en *unik* $y \in T$ slik at $\langle x, y \rangle \in f$.

Operator

Definisjon (Operator)

La S være en mengde.

- En *unær operator* på S er en funksjon fra S til S .
- En *binær operator* på S er en funksjon fra $S \times S$ til S .

Eksempel

- Suksessorfunksjonen $(n + 1)$ er en unær operator på \mathbb{N} .
- Addisjonsfunksjonen $(+)$ er en binær operator på \mathbb{N} .
- Subtraksjonsfunksjonen $(-)$ er en binær operator på \mathbb{Z} .

Operator

Definisjon (Operator)

La S være en mengde.

- En **unær operator** på S er en funksjon fra S til S .
- En **binær operator** på S er en funksjon fra $S \times S$ til S .

Eksempel

- Suksessorfunksjonen $(n + 1)$ er en unær operator på \mathbb{N} .
- Addisjonsfunksjonen $(+)$ er en binær operator på \mathbb{N} .
- Subtraksjonsfunksjonen $(-)$ er en binær operator på \mathbb{Z} .

Operator

Definisjon (Operator)

La S være en mengde.

- En **unær operator** på S er en funksjon fra S til S .
- En **binær operator** på S er en funksjon fra $S \times S$ til S .

Eksempel

- Suksessorfunksjonen $(n + 1)$ er en unær operator på \mathbb{N} .
- Addisjonsfunksjonen $(+)$ er en binær operator på \mathbb{N} .
- Subtraksjonsfunksjonen $(-)$ er en binær operator på \mathbb{Z} .

Operator

Definisjon (Operator)

La S være en mengde.

- En **unær operator** på S er en funksjon fra S til S .
- En **binær operator** på S er en funksjon fra $S \times S$ til S .

Eksempel

- *Suksessorfunksjonen $(n + 1)$ er en unær operator på \mathbb{N} .*
- *Addisjonsfunksjonen $(+)$ er en binær operator på \mathbb{N} .*
- *Subtraksjonsfunksjonen $(-)$ er en binær operator på \mathbb{Z} .*

Operator

Definisjon (Operator)

La S være en mengde.

- En **unær operator** på S er en funksjon fra S til S .
- En **binær operator** på S er en funksjon fra $S \times S$ til S .

Eksempel

- *Suksessorfunksjonen* $(n + 1)$ er en unær operator på \mathbb{N} .
- *Addisjonsfunksjonen* $(+)$ er en binær operator på \mathbb{N} .
- *Subtraksjonsfunksjonen* $(-)$ er en binær operator på \mathbb{Z} .

Operator

Definisjon (Operator)

La S være en mengde.

- En **unær operator** på S er en funksjon fra S til S .
- En **binær operator** på S er en funksjon fra $S \times S$ til S .

Eksempel

- *Suksessorfunksjonen* $(n + 1)$ er en unær operator på \mathbb{N} .
- *Addisjonsfunksjonen* $(+)$ er en binær operator på \mathbb{N} .
- *Subtraksjonsfunksjonen* $(-)$ er en binær operator på \mathbb{Z} .

Utsagnslogikk

Studie av de **utsagnslogiske** **konnektivene**.

- Vi starter med en mengde **atomære** utsagn, f.eks.
 - *"parkeringsplassen er stengt"*
 - *"IFI2 bygges"*
- Den interne strukturen til atomære utsagn blir ikke analysert.
- Atomære utsagn er enten **sanne** eller **usanne**.

Utsagnslogikk

Studie av de **utsagnslogiske konnektivene**.

- Vi starter med en mengde **atomære** utsagn, f.eks.
 - *“parkeringsplassen er stengt”*
 - *“IFI2 bygges”*
- Den interne strukturen til atomære utsagn blir ikke analysert.
- Atomære utsagn er enten **sanne** eller **usanne**.

Utsagnslogikk

Studie av de **utsagnslogiske konnektivene**.

- Vi starter med en mengde **atomære** utsagn, f.eks.
 - *“parkeringsplassen er stengt”*
 - *“IFI2 bygges”*
- Den interne strukturen til atomære utsagn blir ikke analysert.
- Atomære utsagn er enten **sanne** eller **usanne**.

Utsagnslogikk

Studie av de **utsagnslogiske konnektivene**.

- Vi starter med en mengde **atomære** utsagn, f.eks.
 - *“parkeringsplassen er stengt”*
 - *“IF12 bygges”*
- Den interne strukturen til atomære utsagn blir ikke analysert.
- Atomære utsagn er enten **sanne** eller **usanne**.

Utsagnslogikk

Studie av de **utsagnslogiske konnektivene**.

- Vi starter med en mengde **atomære** utsagn, f.eks.
 - *“parkeringsplassen er stengt”*
 - *“IF12 bygges”*
- Den interne strukturen til atomære utsagn blir ikke analysert.
- Atomære utsagn er enten **sanne** eller **usanne**.

Utsagnslogikk

Studie av de **utsagnslogiske konnektivene**.

- Vi starter med en mengde **atomære** utsagn, f.eks.
 - *“parkeringsplassen er stengt”*
 - *“IF12 bygges”*
- Den interne strukturen til atomære utsagn blir ikke analysert.
- Atomære utsagn er enten **sanne** eller **usanne**.

- Sammensatte utsagn bygges opp fra de atomære utsagnene ved hjelp av de logiske konnektivene: *og*, *eller*, *ikke*, *hvis ...så ...*
- Eksempel: “*IFI2 bygges og parkeringsplassen er stengt*”
- Hvordan avhenger sannhetsverdien til et sammensatt utsagn av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene det er bygget opp av?
- Hvilke utsagn er sanne *uavhengig* av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene?
- Slike utsagn kalles *tautologier*.
- Eksempel: “*IFI2 bygges eller IFI2 bygges ikke*”

- Sammensatte utsagn bygges opp fra de atomære utsagnene ved hjelp av de logiske konnektivene: *og*, *eller*, *ikke*, *hvis ... så ...*
- Eksempel: “*IF12 bygges og parkeringsplassen er stengt*”
- Hvordan avhenger sannhetsverdien til et sammensatt utsagn av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene det er bygget opp av?
- Hvilke utsagn er sanne *uavhengig* av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene?
- Slike utsagn kalles *tautologier*.
- Eksempel: “*IF12 bygges eller IF12 bygges ikke*”

- Sammensatte utsagn bygges opp fra de atomære utsagnene ved hjelp av de logiske konnektivene: *og*, *eller*, *ikke*, *hvis ... så ...*
- Eksempel: “*IF12 bygges og parkeringsplassen er stengt*”
- Hvordan avhenger sannhetsverdien til et sammensatt utsagn av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene det er bygget opp av?
- Hvilke utsagn er sanne *uavhengig* av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene?
- Slike utsagn kalles *tautologier*.
- Eksempel: “*IF12 bygges eller IF12 bygges ikke*”

- Sammensatte utsagn bygges opp fra de atomære utsagnene ved hjelp av de logiske konnektivene: *og*, *eller*, *ikke*, *hvis ...så ...*
- Eksempel: “*IF12 bygges og parkeringsplassen er stengt*”
- Hvordan avhenger sannhetsverdien til et sammensatt utsagn av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene det er bygget opp av?
- Hvilke utsagn er sanne *uavhengig* av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene?
- Slike utsagn kalles *tautologier*.
- Eksempel: “*IF12 bygges eller IF12 bygges ikke*”

- Sammensatte utsagn bygges opp fra de atomære utsagnene ved hjelp av de logiske konnektivene: *og*, *eller*, *ikke*, *hvis ...så ...*
- Eksempel: “*IF12 bygges og parkeringsplassen er stengt*”
- Hvordan avhenger sannhetsverdien til et sammensatt utsagn av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene det er bygget opp av?
- Hvilke utsagn er sanne *uavhengig* av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene?
- Slike utsagn kalles **tautologier**.
- Eksempel: “*IF12 bygges eller IF12 bygges ikke*”

- Sammensatte utsagn bygges opp fra de atomære utsagnene ved hjelp av de logiske konnektivene: *og*, *eller*, *ikke*, *hvis ...så ...*
- Eksempel: “*IF12 bygges og parkeringsplassen er stengt*”
- Hvordan avhenger sannhetsverdien til et sammensatt utsagn av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene det er bygget opp av?
- Hvilke utsagn er sanne *uavhengig* av sannhetsverdiene til de atomære utsagnene?
- Slike utsagn kalles **tautologier**.
- Eksempel: “*IF12 bygges eller IF12 bygges ikke*”

- **Syntaks:** et presist definert symbolspråk for å representere utsagnslogiske utsagn.
- **Semantikk:** en presist definert tolkning av uttrykk i symbolspråket til sannhetsverdiene *sann* og *usann*.
- **Kalkyle:** syntaktisk manipulasjon av uttrykk i symbolspråket for å finne **bevisbare** uttrykk.
- **Sunnhet:** alle bevisbare uttrykk er tautologier — korrekthet av kalkylen.
- **Kompletthet:** alle tautologier er bevisbare — kalkylen sterk nok til å fange inn *alle* interessante uttrykk.

- **Syntaks:** et presist definert symbolspråk for å representere utsagnslogiske utsagn.
- **Semantikk:** en presist definert tolkning av uttrykk i symbolspråket til sannhetsverdiene *sann* og *usann*.
- **Kalkyle:** syntaktisk manipulasjon av uttrykk i symbolspråket for å finne **bevisbare** uttrykk.
- **Sunnhet:** alle bevisbare uttrykk er tautologier — korrekthet av kalkylen.
- **Kompletthet:** alle tautologier er bevisbare — kalkylen sterk nok til å fange inn *alle* interessante uttrykk.

- **Syntaks:** et presist definert symbolspråk for å representere utsagnslogiske utsagn.
- **Semantikk:** en presist definert tolkning av uttrykk i symbolspråket til sannhetsverdiene *sann* og *usann*.
- **Kalkyle:** syntaktisk manipulasjon av uttrykk i symbolspråket for å finne **bevisbare** uttrykk.
- **Sunnhet:** alle bevisbare uttrykk er tautologier — korrekthet av kalkylen.
- **Kompletthet:** alle tautologier er bevisbare — kalkylen sterk nok til å fange inn *alle* interessante uttrykk.

- **Syntaks:** et presist definert symbolspråk for å representere utsagnslogiske utsagn.
- **Semantikk:** en presist definert tolkning av uttrykk i symbolspråket til sannhetsverdiene *sann* og *usann*.
- **Kalkyle:** syntaktisk manipulasjon av uttrykk i symbolspråket for å finne **bevisbare** uttrykk.
- **Sunnhet:** alle bevisbare uttrykk er tautologier — korrekthet av kalkylen.
- **Kompletthet:** alle tautologier er bevisbare — kalkylen sterk nok til å fange inn *alle* interessante uttrykk.

- **Syntaks:** et presist definert symbolspråk for å representere utsagnslogiske utsagn.
- **Semantikk:** en presist definert tolkning av uttrykk i symbolspråket til sannhetsverdiene *sann* og *usann*.
- **Kalkyle:** syntaktisk manipulasjon av uttrykk i symbolspråket for å finne **bevisbare** uttrykk.
- **Sunnhet:** alle bevisbare uttrykk er tautologier — korrekthet av kalkylen.
- **Kompletthet:** alle tautologier er bevisbare — kalkylen sterk nok til å fange inn *alle* interessante uttrykk.

Syntaks

Definisjon (Utsagnsvariable)

Mengden av *utsagnsvariable* er en tellbart uendelig mengde

$$\mathcal{V}_u = \{P_1, P_2, P_3, \dots\}.$$

- Utsagnsvariable representerer *atomære utsagn*, f.eks.
 - "IF12 bygges"
 - "Forskningsparken er yngre enn IF11"
 - "logikk er gøy"

Notasjon

Vi skriver ofte utsagnsvariable som P, Q, R, \dots

Syntaks

Definisjon (Utsagnsvariable)

Mengden av *utsagnsvariable* er en tellbart uendelig mengde

$$\mathcal{V}_u = \{P_1, P_2, P_3, \dots\}.$$

- Utsagnsvariable representerer **atomære utsagn**, f.eks.
 - “IF12 bygges”
 - “Forskningsparken er yngre enn IF11”
 - “logikk er gøy”

Notasjon

Vi skriver ofte utsagnsvariable som P, Q, R, \dots

Syntaks

Definisjon (Utsagnsvariable)

Mengden av *utsagnsvariable* er en tellbart uendelig mengde

$$\mathcal{V}_u = \{P_1, P_2, P_3, \dots\}.$$

- Utsagnsvariable representerer *atomære utsagn*, f.eks.
 - “IF12 bygges”
 - “Forskningsparken er yngre enn IF11”
 - “logikk er gøy”

Notasjon

Vi skriver ofte utsagnsvariable som P, Q, R, \dots

For å fange inn sammensatte utsagn, f.eks.

“hvis IF12 bygges, så er parkeringsplassen stengt,”

trengs flere symboler i språket:

Definisjon (Utsagnslogisk alfabet)

Det *utsagnslogiske alfabet* består av:

- Utsagnsvariablene i \mathcal{V}_U .
- De *logiske konnektivene* \wedge , \vee , \rightarrow og \neg .
- Hjelpesymbolene ‘(’ og ‘)’.

Intuisjon: \neg skal bety “ikke” \wedge skal bety “og”
 \vee skal bety “eller” \rightarrow skal bety “impliserer”

For å fange inn sammensatte utsagn, f.eks.

“hvis IF12 bygges, så er parkeringsplassen stengt,”

trengs flere symboler i språket:

Definisjon (Utsagnslogisk alfabet)

Det *utsagnslogiske alfabet* består av:

- Utsagnsvariablene i \mathcal{V}_u .
- De *logiske konnektivene* \wedge , \vee , \rightarrow og \neg .
- Hjelpesymbolene ‘(’ og ‘)’.

Intuisjon:

\neg skal bety “ikke”

\wedge skal bety “og”

\vee skal bety “eller”

\rightarrow skal bety “impliserer”

For å fange inn sammensatte utsagn, f.eks.

“hvis IF12 bygges, så er parkeringsplassen stengt,”

trengs flere symboler i språket:

Definisjon (Utsagnslogisk alfabet)

Det *utsagnslogiske alfabet* består av:

- Utsagnsvariablene i \mathcal{V}_u .
- De *logiske konnektivene* \wedge , \vee , \rightarrow og \neg .
- Hjelpesymbolene ‘(’ og ‘)’.

Intuisjon: \neg skal bety “ikke” \wedge skal bety “og”
 \vee skal bety “eller” \rightarrow skal bety “impliserer”

Utsagnslogiske formler

Definisjon (Atomær formel)

Enhver utsagnsvariabel er en *atomær formel*.

Definisjon (Utsagnslogisk formel)

Mengden av *utsagnslogiske formler* er den minste mengden \mathcal{F}_U slik at:

- ① \mathcal{F}_U inneholder alle atomære formler.
- ② Hvis $A \in \mathcal{F}_U$, så er $\neg A \in \mathcal{F}_U$.
- ③ Hvis $A, B \in \mathcal{F}_U$, så er $(A \wedge B)$, $(A \vee B)$ og $(A \rightarrow B)$ med i \mathcal{F}_U .

Utsagnslogiske formler

Definisjon (Atomær formel)

Enhver utsagnsvariabel er en *atomær formel*.

Definisjon (Utsagnslogisk formel)

Mengden av *utsagnslogiske formler* er den minste mengden \mathcal{F}_U slik at:

- 1 \mathcal{F}_U inneholder alle atomære formler.
- 2 Hvis $A \in \mathcal{F}_U$, så er $\neg A \in \mathcal{F}_U$.
- 3 Hvis $A, B \in \mathcal{F}_U$, så er $(A \wedge B)$, $(A \vee B)$ og $(A \rightarrow B)$ med i \mathcal{F}_U .

Utsagnslogiske formler

Definisjon (Atomær formel)

Enhver utsagnsvariabel er en *atomær formel*.

Definisjon (Utsagnslogisk formel)

Mengden av *utsagnslogiske formler* er den minste mengden \mathcal{F}_U slik at:

- 1 \mathcal{F}_U inneholder alle atomære formler.
- 2 Hvis $A \in \mathcal{F}_U$, så er $\neg A \in \mathcal{F}_U$.
- 3 Hvis $A, B \in \mathcal{F}_U$, så er $(A \wedge B)$, $(A \vee B)$ og $(A \rightarrow B)$ med i \mathcal{F}_U .

Utsagnslogiske formler

Definisjon (Atomær formel)

Enhver utsagnsvariabel er en *atomær formel*.

Definisjon (Utsagnslogisk formel)

Mengden av *utsagnslogiske formler* er den minste mengden \mathcal{F}_U slik at:

- 1 \mathcal{F}_U inneholder alle atomære formler.
- 2 Hvis $A \in \mathcal{F}_U$, så er $\neg A \in \mathcal{F}_U$.
- 3 Hvis $A, B \in \mathcal{F}_U$, så er $(A \wedge B)$, $(A \vee B)$ og $(A \rightarrow B)$ med i \mathcal{F}_U .

Utsagnslogiske formler

Definisjon (Atomær formel)

Enhver utsagnsvariabel er en *atomær formel*.

Definisjon (Utsagnslogisk formel)

Mengden av *utsagnslogiske formler* er den minste mengden \mathcal{F}_U slik at:

- 1 \mathcal{F}_U inneholder alle atomære formler.
- 2 Hvis $A \in \mathcal{F}_U$, så er $\neg A \in \mathcal{F}_U$.
- 3 Hvis $A, B \in \mathcal{F}_U$, så er $(A \wedge B)$, $(A \vee B)$ og $(A \rightarrow B)$ med i \mathcal{F}_U .