

# MAT1030 – Diskret Matematikk

## Forelesning 5: Utsagnslogikk

Dag Normann

Matematisk Institutt, Universitetet i Oslo

2. februar 2010

(Sist oppdatert: 2010-02-02 14:07)



# Kapittel 4: Logikk (fortsettelse)

# Repetisjon

# Repetisjon

- Forrige gang snakket vi om *utsagn* og *predikater*, og vi innførte bindeordene (konnektivene)  $\wedge$  for **og**,  $\vee$  for **eller** og  $\neg$  for **ikke**.

# Repetisjon

- Forrige gang snakket vi om *utsagn* og *predikater*, og vi innførte bindeordene (konnektivene)  $\wedge$  for **og**,  $\vee$  for **eller** og  $\neg$  for **ikke**.
- Vi så hvordan vi kunne definere disse tre konnektivene ved hjelp av [sannhetsverditabeller](#).

# Repetisjon

- Forrige gang snakket vi om *utsagn* og *predikater*, og vi innførte bindeordene (konnektivene)  $\wedge$  for **og**,  $\vee$  for **eller** og  $\neg$  for **ikke**.
- Vi så hvordan vi kunne definere disse tre konnektivene ved hjelp av **sannhetsverditabeller**.
- Spesielt poengterte vi at  $\vee$  står for *inklusiv eller*, det vil si at  $p \vee q$  er sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.

# Repetisjon

- Forrige gang snakket vi om *utsagn* og *predikater*, og vi innførte bindeordene (konnektivene)  $\wedge$  for **og**,  $\vee$  for **eller** og  $\neg$  for **ikke**.
- Vi så hvordan vi kunne definere disse tre konnektivene ved hjelp av **sannhetsverditabeller**.
- Spesielt poengterte vi at  $\vee$  står for *inklusiv eller*, det vil si at  $p \vee q$  er sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.
- Vi tar opp tråden der vi slapp den.

# Sammensatte utsagn



# Sammensatte utsagn

Vi skal snu litt på rekkefølgen av stoffet i forhold til læreboka.

## Sammensatte utsagn

Vi skal snu litt på rekkefølgen av stoffet i forhold til læreboka.  
Ved å bruke konnektivene  $\wedge$ ,  $\vee$  og  $\neg$  har vi gitt utsagnslogikken sin fulle uttrykkskraft.

## Sammensatte utsagn

Vi skal snu litt på rekkefølgen av stoffet i forhold til læreboka.

Ved å bruke konnektivene  $\wedge$ ,  $\vee$  og  $\neg$  har vi gitt utsagnslogikken sin fulle uttrykkskraft.

De konnektivene vi skal se på senere, kan erstattes med sammensatte uttrykk hvor vi bare bruker  $\neg$ ,  $\wedge$  og  $\vee$ .

## Sammensatte utsagn

Vi skal snu litt på rekkefølgen av stoffet i forhold til læreboka.

Ved å bruke konnektivene  $\wedge$ ,  $\vee$  og  $\neg$  har vi gitt utsagnslogikken sin fulle uttrykkskraft.

De konnektivene vi skal se på senere, kan erstattes med sammensatte uttrykk hvor vi bare bruker  $\neg$ ,  $\wedge$  og  $\vee$ .

Det er faktisk mulig å klare seg med bare  $\neg$  og  $\wedge$  eller bare med  $\neg$  og  $\vee$ , men da trenger vi sammensatte utsagn som det er vanskelig å lese.

## Sammensatte utsagn

Vi skal snu litt på rekkefølgen av stoffet i forhold til læreboka.

Ved å bruke konnektivene  $\wedge$ ,  $\vee$  og  $\neg$  har vi gitt utsagnslogikken sin fulle uttrykkskraft.

De konnektivene vi skal se på senere, kan erstattes med sammensatte uttrykk hvor vi bare bruker  $\neg$ ,  $\wedge$  og  $\vee$ .

Det er faktisk mulig å klare seg med bare  $\neg$  og  $\wedge$  eller bare med  $\neg$  og  $\vee$ , men da trenger vi sammensatte utsagn som det er vanskelig å lese.

For å fortsette denne diskusjonen, må vi se på hva vi mener med **sammensatte utsagn**.

# Sammensatte utsagn, bruk av parenteser

# Sammensatte utsagn, bruk av parenteser

Vi har sett at  $x \neq 0$  egentlig er en alternativ skrivemåte for  $\neg(x = 0)$ .

## Sammensatte utsagn, bruk av parenteser

Vi har sett at  $x \neq 0$  egentlig er en alternativ skrivemåte for  $\neg(x = 0)$ .

Anta at vi i en programmeringssammenheng har bruk for å uttrykke betingelsen

$$x \neq 0 \text{ og } y > 0.$$



## Sammensatte utsagn, bruk av parenteser

Vi har sett at  $x \neq 0$  egentlig er en alternativ skrivemåte for  $\neg(x = 0)$ .

Anta at vi i en programmeringssammenheng har bruk for å uttrykke betingelsen

$$x \neq 0 \text{ og } y > 0.$$

Dette burde vi kunne skrive som

$$\neg(x = 0) \wedge y > 0.$$

## Sammensatte utsagn, bruk av parenteser

Vi har sett at  $x \neq 0$  egentlig er en alternativ skrivemåte for  $\neg(x = 0)$ .

Anta at vi i en programmeringssammenheng har bruk for å uttrykke betingelsen

$$x \neq 0 \text{ og } y > 0.$$

Dette burde vi kunne skrive som

$$\neg(x = 0) \wedge y > 0.$$

Hvis  $p$  er utsagnet  $x = 0$ ,  $q$  er utsagnet  $y > 0$  og  $r$  er utsagnet  $p \wedge q$ , skal  $\neg r$  være utsagnet  $\neg p \wedge q$  ?

## Sammensatte utsagn, bruk av parenteser

Vi har sett at  $x \neq 0$  egentlig er en alternativ skrivemåte for  $\neg(x = 0)$ .  
Anta at vi i en programmeringssammenheng har bruk for å uttrykke betingelsen

$$x \neq 0 \text{ og } y > 0.$$

Dette burde vi kunne skrive som

$$\neg(x = 0) \wedge y > 0.$$

Hvis  $p$  er utsagnet  $x = 0$ ,  $q$  er utsagnet  $y > 0$  og  $r$  er utsagnet  $p \wedge q$ ,  
skal  $\neg r$  være utsagnet  $\neg p \wedge q$  ?

Det var vel ikke det vi mente,  $\dots$ , eller?

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Vi vil bruke parenteser for å markere **rekkevidden** av et konnektiv

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Vi vil bruke parenteser for å markere **rekkevidden** av et konnektiv, det vi si, hva vi mener med  $p$  og med  $q$  når vi skriver  $\neg p$ ,  $p \wedge q$  eller  $p \vee q$ .

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Vi vil bruke parenteser for å markere **rekkevidden** av et konnektiv, det vi si, hva vi mener med  $p$  og med  $q$  når vi skriver  $\neg p$ ,  $p \wedge q$  eller  $p \vee q$ .
- Vi skal gi en mer formell beskrivelse av hvordan vi skal bruke parenteser senere, men praksis fra skolealgebraen er retningsgivende.

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Vi vil bruke parenteser for å markere **rekkevidden** av et konnektiv, det vi si, hva vi mener med  $p$  og med  $q$  når vi skriver  $\neg p$ ,  $p \wedge q$  eller  $p \vee q$ .
- Vi skal gi en mer formell beskrivelse av hvordan vi skal bruke parenteser senere, men praksis fra skolealgebraen er retningsgivende.
- For eksempel skriver vi

$$\neg(x = 0 \wedge y > 0)$$

hvis vi mener å **negere** hele konjunksjonen



## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Vi vil bruke parenteser for å markere **rekkevidden** av et konnektiv, det vi si, hva vi mener med  $p$  og med  $q$  når vi skriver  $\neg p$ ,  $p \wedge q$  eller  $p \vee q$ .
- Vi skal gi en mer formell beskrivelse av hvordan vi skal bruke parenteser senere, men praksis fra skolealgebraen er retningsgivende.
- For eksempel skriver vi

$$\neg(x = 0 \wedge y > 0)$$

hvis vi mener å **negere** hele konjunksjonen, mens vi skriver

$$\neg(x = 0) \wedge y > 0$$

hvis det bare er  $x = 0$  som skal negeres.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- For tydligere å se forskjellen, kan vi regne ut sannhetsverditabellen til de to sammensatte uttrykkene  $\neg p \wedge q$  og  $\neg(p \wedge q)$ .

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- For tydligere å se forskjellen, kan vi regne ut sannhetsverditabellen til de to sammensatte uttrykkene  $\neg p \wedge q$  og  $\neg(p \wedge q)$ .
- En sannhetsverditabell for et sammensatt uttrykk vil være en tabell hvor vi har følgende:

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- For tydligere å se forskjellen, kan vi regne ut sannhetsverditabellen til de to sammensatte uttrykkene  $\neg p \wedge q$  og  $\neg(p \wedge q)$ .
- En sannhetsverditabell for et sammensatt uttrykk vil være en tabell hvor vi har følgende:
  - En kolonne for hver utsagnsvariabel.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- For tydligere å se forskjellen, kan vi regne ut sannhetsverditabellen til de to sammensatte uttrykkene  $\neg p \wedge q$  og  $\neg(p \wedge q)$ .
- En sannhetsverditabell for et sammensatt uttrykk vil være en tabell hvor vi har følgende:
  - En kolonne for hver utsagnsvariabel.
  - En kolonne for hver del av det gitte utsagnet.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- For tydligere å se forskjellen, kan vi regne ut sannhetsverditabellen til de to sammensatte uttrykkene  $\neg p \wedge q$  og  $\neg(p \wedge q)$ .
- En sannhetsverditabell for et sammensatt uttrykk vil være en tabell hvor vi har følgende:
  - En kolonne for hver utsagnsvariabel.
  - En kolonne for hver del av det gitte utsagnet.
  - En rad for hver mulig fordeling av sannhetsverdier på utsagnsvariablene.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

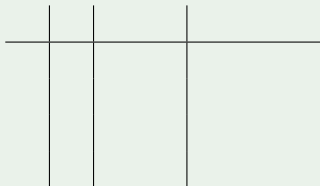
- For tydligere å se forskjellen, kan vi regne ut sannhetsverditabellen til de to sammensatte uttrykkene  $\neg p \wedge q$  og  $\neg(p \wedge q)$ .
- En sannhetsverditabell for et sammensatt uttrykk vil være en tabell hvor vi har følgende:
  - En kolonne for hver utsagnsvariabel.
  - En kolonne for hver del av det gitte utsagnet.
  - En rad for hver mulig fordeling av sannhetsverdier på utsagnsvariablene.
  - For hvert delutsagn skriver vi den sannhetsverdien delutsagnet vil ha i hver rad ut fra hvilke sannhetsverdier utsagnsvariablene har.



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Eksempel  $(\neg(p \wedge q))$



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel $(\neg(p \wedge q))$

p	q		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

$p$	$q$	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<b>T</b>			
<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

$p$	$q$	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<b>T</b>			
<b>T</b>			
<b>F</b>			
<b>F</b>			

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

$p$	$q$	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<b>T</b>	<b>T</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>		
<b>F</b>	<b>F</b>		



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>	<b>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

$p$	$q$	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

$p$	$q$	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<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>F</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg(p \wedge q)$ )

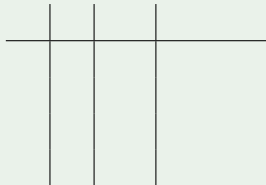
p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Eksempel  $(\neg p \wedge q)$



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

p	q	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

p	q	$\neg p$

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>			
<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>			
<b>T</b>			
<b>F</b>			
<b>F</b>			

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>		
<b>F</b>	<b>F</b>		



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<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>F</b>		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<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>F</b>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<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>		

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<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>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</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>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</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>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</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>	

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Eksempel ( $\neg p \wedge q$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</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>F</b>



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Sammenlikner vi høyresidene i de to eksemplene, ser vi forskjellen:

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Sammenlikner vi høyresidene i de to eksemplene, ser vi forskjellen:

$p$	$q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p \wedge q$

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Sammenlikner vi høyresidene i de to eksemplene, ser vi forskjellen:

$p$	$q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Sammenlikner vi høyresidene i de to eksemplene, ser vi forskjellen:

$p$	$q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Sammenlikner vi høyresidene i de to eksemplene, ser vi forskjellen:

$p$	$q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

Sammenlikner vi høyresidene i de to eksemplene, ser vi forskjellen:

$p$	$q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p \wedge q$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</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>F</b>

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Rekkevidden til tegnet  $\neg$  er det minste korrekte utsagnet som står bak tegnet.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Rekkevidden til tegnet  $\neg$  er det minste korrekte utsagnet som står bak tegnet.
- Skal vi negere et sammensatt utsagn, må vi normalt sette parenteser rundt det sammensatte utsagnet.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Rekkevidden til tegnet  $\neg$  er det minste korrekte utsagnet som står bak tegnet.
- Skal vi negere et sammensatt utsagn, må vi normalt sette parenteser rundt det sammensatte utsagnet.
- Hvis et utsagn med både  $\wedge$  og  $\vee$  kan forståes på flere måter, må vi bruke parenteser for å presisere rekkeviddene til de to bindeordene.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Det er ikke noe i veien for å lage sannhetsverditabeller for sammensatte utsagn med tre eller flere utsagnsvariable.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Det er ikke noe i veien for å lage sannhetsverditabeller for sammensatte utsagn med tre eller flere utsagnsvariable.
- I det neste eksemplet skal vi se på et sammensatt utsagn  $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$ .

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Det er ikke noe i veien for å lage sannhetsverditabeller for sammensatte utsagn med tre eller flere utsagnsvariable.
- I det neste eksemplet skal vi se på et sammensatt utsagn  $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$ .
- Det finnes 8 forskjellige måter å fordele sannhetsverdiene til tre variable på.

## Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Det er ikke noe i veien for å lage sannhetsverditabeller for sammensatte utsagn med tre eller flere utsagnsvariable.
- I det neste eksemplet skal vi se på et sammensatt utsagn  $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$ .
- Det finnes 8 forskjellige måter å fordele sannhetsverdiene til tre variable på.
- Det betyr at tabellen vår må ha 8 linjer under streken.



# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Det er ikke noe i veien for å lage sannhetsverditabeller for sammensatte utsagn med tre eller flere utsagnsvariable.
- I det neste eksemplet skal vi se på et sammensatt utsagn  $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$ .
- Det finnes 8 forskjellige måter å fordele sannhetsverdiene til tre variable på.
- Det betyr at tabellen vår må ha 8 linjer under streken.
- Med fire variable får vi 16 linjer.

# Sammensatte utsagn og bruk av parenteser

- Det er ikke noe i veien for å lage sannhetsverditabeller for sammensatte utsagn med tre eller flere utsagnsvariable.
- I det neste eksemplet skal vi se på et sammensatt utsagn  $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$ .
- Det finnes 8 forskjellige måter å fordele sannhetsverdiene til tre variable på.
- Det betyr at tabellen vår må ha 8 linjer under streken.
- Med fire variable får vi 16 linjer.
- Det vil ikke få plass på skjermen, så da må vi utvikle andre metoder.

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

Eksempel  $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

--	--	--	--	--	--	--

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

Eksempel  $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

p	q	r				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

Eksempel  $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

p	q	r	$\neg p$			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

Eksempel  $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

p	q	r	$\neg p$	$p \wedge q$		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

Eksempel  $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

p	q	r	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$



# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

Eksempel  $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

p	q	r	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>						
<b>T</b>						
<b>T</b>						
<b>T</b>						

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>						
<b>T</b>						
<b>T</b>						
<b>T</b>						
<b>F</b>						
<b>F</b>						
<b>F</b>						
<b>F</b>						

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>					
<b>T</b>	<b>T</b>					
<b>T</b>						
<b>T</b>						
<b>F</b>						
<b>F</b>						
<b>F</b>						
<b>F</b>						

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>					
<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>F</b>						
<b>F</b>						

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>					
<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>F</b>						
<b>F</b>						

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>					
<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>F</b>	<b>F</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					



# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>T</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>	<b>T</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>T</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>T</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>					
<b>F</b>	<b>F</b>					

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>				
<b>T</b>	<b>T</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>T</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>T</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>T</b>				
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<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>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				



# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>				
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>				

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

p	q	r	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>		
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>			
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>			
<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			



# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>			

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>		
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>		



# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</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>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>		

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</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>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>	<b>F</b>	<b>F</b>

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	
<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	



# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>F</b>	<b>F</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>F</b>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>	<b>F</b>	

# Sammensatte utsagn og sannhetsverditabeller

## Eksempel $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r))$

$p$	$q$	$r$	$\neg p$	$p \wedge q$	$\neg p \wedge r$	$(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge r)$
<b>T</b>	<b>T</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>
<b>T</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>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>
<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>T</b>	<b>F</b>	<b>T</b>	<b>F</b>	<b>F</b>	<b>F</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>	<b>F</b>	<b>F</b>

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .
  - Man skal ikke kunne mye matematikk for å mene at dette må være riktig.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .
  - Man skal ikke kunne mye matematikk for å mene at dette må være riktig.
- Utsagnene  $x < 3$  og  $x < 5$  vil anta forskjellige sannhetsverdier avhengig av hva  $x$  er.



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .
  - Man skal ikke kunne mye matematikk for å mene at dette må være riktig.
- Utsagnene  $x < 3$  og  $x < 5$  vil anta forskjellige sannhetsverdier avhengig av hva  $x$  er.
- Det vil også det sammensatte utsagnet

$$x < 3 \vee \neg(x < 5).$$

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .
  - Man skal ikke kunne mye matematikk for å mene at dette må være riktig.
- Utsagnene  $x < 3$  og  $x < 5$  vil anta forskjellige sannhetsverdier avhengig av hva  $x$  er.
- Det vil også det sammensatte utsagnet

$$x < 3 \vee \neg(x < 5).$$

- Er det mulig å definere et utsagnslogisk bindeord  $\rightarrow$  slik at:

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .
  - Man skal ikke kunne mye matematikk for å mene at dette må være riktig.
- Utsagnene  $x < 3$  og  $x < 5$  vil anta forskjellige sannhetsverdier avhengig av hva  $x$  er.
- Det vil også det sammensatte utsagnet

$$x < 3 \vee \neg(x < 5).$$

- Er det mulig å definere et utsagnslogisk bindeord  $\rightarrow$  slik at:
  - Hvis  $p$  og  $q$  er utsagn, så vil  $p \rightarrow q$  være et utsagn slik at sannhetsverdien til  $p \rightarrow q$  avhenger av sannhetsverdiene til  $p$  og til  $q$ ?

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x < 3$ , så er  $x < 5$ .
  - Man skal ikke kunne mye matematikk for å mene at dette må være riktig.
- Utsagnene  $x < 3$  og  $x < 5$  vil anta forskjellige sannhetsverdier avhengig av hva  $x$  er.
- Det vil også det sammensatte utsagnet

$$x < 3 \vee \neg(x < 5).$$

- Er det mulig å definere et utsagnslogisk bindeord  $\rightarrow$  slik at:
  - Hvis  $p$  og  $q$  er utsagn, så vil  $p \rightarrow q$  være et utsagn slik at sannhetsverdien til  $p \rightarrow q$  avhenger av sannhetsverdiene til  $p$  og til  $q$ ?
  - Når  $x$  varierer, skal alltid  $x < 3 \rightarrow x < 5$  være sant?

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .
- Hvis  $x = 2$  vil både  $p(x)$  og  $q(x)$  få verdien **T**.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .
- Hvis  $x = 2$  vil både  $p(x)$  og  $q(x)$  få verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .
- Hvis  $x = 2$  vil både  $p(x)$  og  $q(x)$  få verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.
- Hvis  $x = 4$  vil  $p(x)$  få verdien **F**, mens  $q(x)$  får verdien **T**.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .
- Hvis  $x = 2$  vil både  $p(x)$  og  $q(x)$  få verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.
- Hvis  $x = 4$  vil  $p(x)$  få verdien **F**, mens  $q(x)$  får verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann hvis  $p$  er usann mens  $q$  er sann.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .
- Hvis  $x = 2$  vil både  $p(x)$  og  $q(x)$  få verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.
- Hvis  $x = 4$  vil  $p(x)$  få verdien **F**, mens  $q(x)$  får verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann hvis  $p$  er usann mens  $q$  er sann.
- Hvis  $x = 6$  blir både  $p(x)$  og  $q(x)$  usanne.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel (Fortsatt)

- La oss se nærmere på  $x < 3 \rightarrow x < 5$ .
- La  $p(x)$  stå for  $x < 3$  og la  $q(x)$  stå for  $x < 5$ .
- Hvis  $x = 2$  vil både  $p(x)$  og  $q(x)$  få verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann når både  $p$  og  $q$  er sanne.
- Hvis  $x = 4$  vil  $p(x)$  få verdien **F**, mens  $q(x)$  får verdien **T**.
  - $p \rightarrow q$  bør bli sann hvis  $p$  er usann mens  $q$  er sann.
- Hvis  $x = 6$  blir både  $p(x)$  og  $q(x)$  usanne.
  - $p \rightarrow q$  bør også bli sann også når både  $p$  og  $q$  er usanne.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!
- Hvorfor?

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!
- Hvorfor?
- Fordi det finnes moteksempler

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!
- Hvorfor?
- Fordi det finnes moteksempler, eksempelvis  $x = -1$ .

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!
- Hvorfor?
- Fordi det finnes moteksempler, eksempelvis  $x = -1$ .
- Et moteksempel er et eksempel på at en ytring ikke alltid er riktig.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!
- Hvorfor?
- Fordi det finnes moteksempler, eksempelvis  $x = -1$ .
- Et moteksempel er et eksempel på at en ytring ikke alltid er riktig.
- Et moteksempel til et utsagn “Hvis  $p$ , så  $q$ ” vil alltid være et tilfelle hvor  $p$  er sann, mens  $q$  er usann.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis  $x^2 > 0$ , så er  $x > 0$ .
- Mange vil protestere på dette!
- Hvorfor?
- Fordi det finnes moteksempler, eksempelvis  $x = -1$ .
- Et moteksempel er et eksempel på at en ytring ikke alltid er riktig.
- Et moteksempel til et utsagn “Hvis  $p$ , så  $q$ ” vil alltid være et tilfelle hvor  $p$  er sann, mens  $q$  er usann.
- Det vil derfor være naturlig å la  $p \rightarrow q$  være usann når  $p$  er sann og  $q$  er usann.



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er to utsagn, så er  $p \rightarrow q$  også et utsagn.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er to utsagn, så er  $p \rightarrow q$  også et utsagn.
- $p \rightarrow q$  blir sann hvis  $q$  er sann eller hvis  $p$  er usann.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er to utsagn, så er  $p \rightarrow q$  også et utsagn.
- $p \rightarrow q$  blir sann hvis  $q$  er sann eller hvis  $p$  er usann.
- Hvis  $p$  er sann og  $q$  er usann, lar vi  $p \rightarrow q$  bli usann.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er to utsagn, så er  $p \rightarrow q$  også et utsagn.
- $p \rightarrow q$  blir sann hvis  $q$  er sann eller hvis  $p$  er usann.
- Hvis  $p$  er sann og  $q$  er usann, lar vi  $p \rightarrow q$  bli usann.
- Vi vil lese “hvis  $p$ , så  $q$ ”.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Vi kan definere  $\rightarrow$  ved hjelp av følgende sannhetsverditabell.

$p$	$q$	$p \rightarrow q$
<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>



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

De som har problemer med at vi her sier at det er sant at noe usant medfører noe sant (eller noe usant) får hente støtte i det kjente sitatet fra Ibsen

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

De som har problemer med at vi her sier at det er sant at noe usant medfører noe sant (eller noe usant) får hente støtte i det kjente sitatet fra Ibsen

*hvor Udgangspunktet er galest, blir tidt Resultatet originalest.*

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

De som har problemer med at vi her sier at det er sant at noe usant medfører noe sant (eller noe usant) får hente støtte i det kjente sitatet fra Ibsen

*hvor Udgangspunktet er galest, blir tidt Resultatet originalest.*

Ibsen fanger her inn essensen av vår definisjon av hvordan sannhetsverdien til

Udgangspunkt  $\rightarrow$  Resultat

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

De som har problemer med at vi her sier at det er sant at noe usant medfører noe sant (eller noe usant) får hente støtte i det kjente sitatet fra Ibsen

*hvor Udgangspunktet er galest, blir tidt Resultatet orginalest.*

Ibsen fanger her inn essensen av vår definisjon av hvordan sannhetsverdien til

Udgangspunkt  $\rightarrow$  Resultat

bestemmes av sannhetsverdien til utgangspunktet og til resultatet,

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

De som har problemer med at vi her sier at det er sant at noe usant medfører noe sant (eller noe usant) får hente støtte i det kjente sitatet fra Ibsen

*hvor Udgangspunktet er galest, blir tidt Resultatet orginalest.*

Ibsen fanger her inn essensen av vår definisjon av hvordan sannhetsverdien til

Udgangspunkt  $\rightarrow$  Resultat

bestemmes av sannhetsverdien til utgangspunktet og til resultatet, og når utgangspunktet er noe som ikke er sant, kan resultatet bli hva som helst.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Det er ikke så naturlig å bruke  $\rightarrow$  i programmeringssammenheng. Derfor gir vi ingen eksempler hvor  $\rightarrow$  brukes i kontrollstrukturer.



## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Det er ikke så naturlig å bruke  $\rightarrow$  i programmeringssammenheng. Derfor gir vi ingen eksempler hvor  $\rightarrow$  brukes i kontrollstrukturer.
- Læreboka bruker ordet *implies* i forbindelse med  $\rightarrow$ .

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Det er ikke så naturlig å bruke  $\rightarrow$  i programmeringssammenheng. Derfor gir vi ingen eksempler hvor  $\rightarrow$  brukes i kontrollstrukturer.
- Læreboka bruker ordet *implies* i forbindelse med  $\rightarrow$ .
- Dette er litt uheldig, fordi det lett fører til en sammenblanding av symbolene  $\rightarrow$  og  $\Rightarrow$ .

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Det er ikke så naturlig å bruke  $\rightarrow$  i programmeringssammenheng. Derfor gir vi ingen eksempler hvor  $\rightarrow$  brukes i kontrollstrukturer.
- Læreboka bruker ordet *implies* i forbindelse med  $\rightarrow$ .
- Dette er litt uheldig, fordi det lett fører til en sammenblanding av symbolene  $\rightarrow$  og  $\Rightarrow$ .
- $x < 5 \Rightarrow x < 3$  er regelrett feil, mens  $x < 5 \rightarrow x < 3$  er sant for noen verdier av  $x$  og usant for andre.

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Det er ikke så naturlig å bruke  $\rightarrow$  i programmeringssammenheng. Derfor gir vi ingen eksempler hvor  $\rightarrow$  brukes i kontrollstrukturer.
- Læreboka bruker ordet *implies* i forbindelse med  $\rightarrow$ .
- Dette er litt uheldig, fordi det lett fører til en sammenblanding av symbolene  $\rightarrow$  og  $\Rightarrow$ .
- $x < 5 \Rightarrow x < 3$  er regelrett feil, mens  $x < 5 \rightarrow x < 3$  er sant for noen verdier av  $x$  og usant for andre.
- Dette utdypes mer under forelesningen.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Oppgave

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Oppgave

(a) Finn sannhetsverditabellen til

$$(p \rightarrow q) \rightarrow p$$

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Oppgave

(a) Finn sannhetsverditabellen til

$$(p \rightarrow q) \rightarrow p$$

(b) Finn sannhetsverditabellen til

$$(p \rightarrow q) \vee (q \rightarrow p)$$



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Oppgave

- (a) Finn sannhetsverditabellen til

$$(p \rightarrow q) \rightarrow p$$

- (b) Finn sannhetsverditabellen til

$$(p \rightarrow q) \vee (q \rightarrow p)$$

- (c) Hva ser du i kolonnen lengst til høyre?

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Når vi bruker “hvis-så” i dagligtale, kan vi få noe meningsløst ut av det.

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- Når vi bruker “hvis-så” i dagligtale, kan vi få noe meningsløst ut av det.
- I de eksemplene som følger kan vi diskutere om tolkningen som logikken forteller oss er riktig stemmer overens med den tolkningen vi vil legge i ytringen som vanlig kommuniserende mennesker:

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis Noah hadde lært dyrene å svømme, så ville jorda vært overbefolket av løver.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis Noah hadde lært dyrene å svømme, så ville jorda vært overbefolket av løver.
- Hvis ulven spiser Rødhette, vil det bli en Grimm historie.



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis Noah hadde lært dyrene å svømme, så ville jorda vært overbefolket av løver.
- Hvis ulven spiser Rødhette, vil det bli en Grimm historie.
- Du får gå på kino hvis du vasker opp etter maten.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

- Hvis Noah hadde lært dyrene å svømme, så ville jorda vært overbefolket av løver.
- Hvis ulven spiser Rødhette, vil det bli en Grimm historie.
- Du får gå på kino hvis du vasker opp etter maten.
- Hvis dere avholder reelle demokratiske valg, vil vi gi støtte til oppbyggingen av infrastrukturen.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- I det nest siste eksemplet gis det ikke rom for å få gå på kino hvis oppvasken ikke tas, og i det siste eksemplet er tilbudet om økonomisk støtte helt klart knyttet til kravet om demokrati.

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- I det nest siste eksemplet gis det ikke rom for å få gå på kino hvis oppvasken ikke tas, og i det siste eksemplet er tilbudet om økonomisk støtte helt klart knyttet til kravet om demokrati.
- Oppvask vil være både en **nødvendig** og en **tilstrekkelig** betingelse for kinobesøk.

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

- I det nest siste eksemplet gis det ikke rom for å få gå på kino hvis oppvasken ikke tas, og i det siste eksemplet er tilbudet om økonomisk støtte helt klart knyttet til kravet om demokrati.
- Oppvask vil være både en **nødvendig** og en **tilstrekkelig** betingelse for kinobesøk.
- Vi innfører et siste konnektiv,  $\leftrightarrow$  som skal fange opp **hvis og bare hvis** i samme forstand som  $\rightarrow$  fanger opp **hvis-så**.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er utsagn, er  $p \leftrightarrow q$  et utsagn.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er utsagn, er  $p \leftrightarrow q$  et utsagn.
- $p \leftrightarrow q$  er sant når både  $p$  og  $q$  er sanne, og når både  $p$  og  $q$  er usanne.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Definisjon

- Hvis  $p$  og  $q$  er utsagn, er  $p \leftrightarrow q$  et utsagn.
- $p \leftrightarrow q$  er sant når både  $p$  og  $q$  er sanne, og når både  $p$  og  $q$  er usanne.
- $p \leftrightarrow q$  er sant når  $p$  og  $q$  har den samme sannhetsverdien.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Vi kan selvfølgelig også definere  $\leftrightarrow$  ved en sannhetsverditabell:

p	q	$p \leftrightarrow q$
<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>	<b>F</b>	<b>T</b>

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Legg merke til at om vi skriver ut sannhetsverditabellene for

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Legg merke til at om vi skriver ut sannhetsverditabellene for

- $p \leftrightarrow q$



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Legg merke til at om vi skriver ut sannhetsverditabellene for

- $p \leftrightarrow q$
- $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Legg merke til at om vi skriver ut sannhetsverditabellene for

- $p \leftrightarrow q$
- $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$
- $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Legg merke til at om vi skriver ut sannhetsverditabellene for

- $p \leftrightarrow q$
- $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$
- $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

får vi den samme kolonnen lengst til høyre.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Legg merke til at om vi skriver ut sannhetsverditabellene for

- $p \leftrightarrow q$
- $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$
- $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

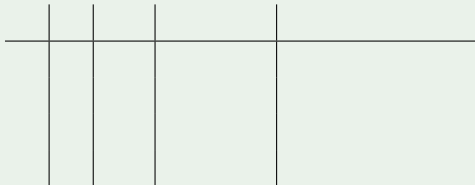
får vi den samme kolonnen lengst til høyre.

Det er en passende treningsoppgave å skrive ut de to siste tabellene.

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Eksempel ( $p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$ )



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Eksempel ( $p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$ )

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg p \rightarrow q$	$p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

Eksempel ( $p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$ )

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



# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel ( $p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$ )

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

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel ( $p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$ )

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

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel ( $p \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$ )

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

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

De to neste eksemplene blir bare gjennomgått på tavla:

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

De to neste eksemplene blir bare gjennomgått på tavla:

- $p \rightarrow ((p \vee q) \rightarrow p)$

# “Hvis-så” og “hvis og bare hvis”

## Eksempel

De to neste eksemplene blir bare gjennomgått på tavla:

- $p \rightarrow ((p \vee q) \rightarrow p)$
- $p \wedge (p \rightarrow q) \rightarrow q$