

# Kapittel 4: Utsagnslogiske begreper

Nettkurs

Boka

## Logisk konsekvens

- La  $M$  være en mengde av utsagnslogiske formler, og la  $F$  være en utsagnslogisk formel.  
Hvis  $F$  er sann for alle valuasjoner som gjør alle formlene i  $M$  sanne samtidig, er  $F$  en **logisk konsekvens** (*logical consequence*), eller bare en konsekvens, av formlene i  $M$ .
- $M \models F$  -  $F$  er en logisk konsekvens av  $M$ .  $M$  er en mengde.
- Sannhetsverditabeller hjelper å sjekke for logiske konsekvenser. Her er et eksempel på den:

Logisk konsekvens
Hva følger fra hva?
SMART

### Hva følger fra hva?

- Er  $(P \rightarrow (Q \vee R))$  en logisk konsekvens av  $(P \rightarrow Q)$ ?
- La oss sjekke i en sannhetsverditabell.

P	Q	R	$(P \rightarrow Q)$	$(P \rightarrow (Q \vee R))$
1	1	1	1	1
1	1	0	1	1
1	0	1	0	1
1	0	0	0	0
0	1	1	1	1
0	1	0	1	1
0	0	1	1	1
0	0	0	1	0

Svaret er ja, fordi alle valuasjoner som gjør  $(P \rightarrow Q)$  sann, som er alle radene bortsett fra 3 og 4, også gjør  $(P \rightarrow (Q \vee R))$  sann.

INF1080 – Logiske metoder for informatikk
Kapittel 4
Side 7 / 34

- men hvis du vil begrunne at noe er en logisk konsekvens av noe annet, så må du bruke ord

## Gyldig argument

- Et resonnement eller argument er **gyldig** (*valid*) eller **holdbart** hvis konklusjonen er en logisk konsekvens av mengden av premisser.
  - **Viktig!** Om et argument er gyldig, har bare med formler å gjøre - ikke med innholdet!
- 

## Oppfylldbarhet

- Hvis en valuasjon  $v$  gjør en utsagnslogisk formel  $F$  sann, så sier vi at valuasjonen **oppfyller** (*satisfies*) formelen og skriver  $v \models F$ .
- $v$  er en valuasjon.
- En utsagnslogisk formel er **oppfylldbar** (*satisfiable*) hvis det finnes en valuasjon som oppfyller den.
- $(P \rightarrow Q)$  er oppfylldbar; den oppfylles av enhver valuasjon som gjør  $P$  usann eller  $Q$  sann.
- $(P \wedge \neg P)$  er *ikke* oppfylldbar; den finnes ingen valuasjon som gjør både  $P$  og  $\neg P$  sanne samtidig.

## Falsifiserbarhet

- Hvis en valuasjon  $v$  gjør en utsagnslogisk formel  $F$  usann, sier vi at valuasjonen **falsifiserer** (*falsifies*) formelen og skriver  $v \not\models F$ .
- En utsagnslogisk formel er **falsifiserbar** (*falsifiable*) hvis det finnes en valuasjon som falsifiserer den.
- $(P \rightarrow Q)$  er falsifiserbar, men  $(P \vee \neg P)$  er *ikke* falsifiserbar.

## Tautologi/gyldighet

- Hvis en utsagnslogisk formel  $F$  er sann for alle valuasjoner, sier vi at formelen er en **tautologi** (*tautology*), eller **gyldig** (*valid*), og skriver  $\models F$  (eller  $\emptyset \models F$ ).

## Motsigelse/kontradiksjon

- Hvis en utsagnslogisk formel  $F$  er usann for alle valuasjoner, sier vi at formelen er **kontradiktorisk** (*contradictory*), eller en **kontradiksjon** (*contradiction*), eller en **motsigelse**.
  - Ikke noe symbol for det.
- 

## Symboler for sannhetsverdiene

- $\top$  - **sann** (*true*), eller **topp** (*top*)
- $\perp$  - **usann** (*false*), eller **bunn** (*bottom*)
- Enhver valuasjon må gjøre  $\top$  sann og  $\perp$  usann. Med andre ord, er  $\top$  en tautologi, og  $\perp$  - en motsigelse.

## Uavhengighet av formler

- En formel  $F$  er **uavhengig** (*independent*) av en mengde formler  $M$  hvis hverken  $F$  eller  $\neg F$  er en logisk konsekvens av  $M$ .
- En mengde formler er **uavhengig** hvis enhver formel er uavhengig av mengden av de andre formlene.
- Formelen  $P$  er uavhengig av mengden  $\{P \vee Q, R\}$ , fordi hverken  $P$  eller  $\neg P$  er en logisk konsekvens av den.