

# INF1800 – LOGIKK OG BEREGNBARHET

## FORELESNING 16X: UTSAGNSLOGIKK – SUNNHETSTEOREMET

Roger Antonsen

Institutt for informatikk  
Universitetet i Oslo

8. oktober 2008

(Sist oppdatert: 2008-10-09 01:03)

## Bevis for sunnhetsteoremet

### Sunnhet av LK

- Vi ønsker at alle LK-bevisbare sekvenser skal være gyldige!
- Hvis ikke, så er LK **ukorrekt** eller **usunn** ...

#### Definisjon (Sunnhet)

Sekventkalkylen LK er **sunn** hvis enhver LK-bevisbar sekvens er gyldig.

#### Teorem

Sekventkalkylen LK er sunn.

Sunnhetsteoremet sikrer oss at LK er en **korrekt** kalkyle.

### Hvordan vise sunnhetsteoremet?

Vi viser følgende lemmer:

1. Alle LK-reglene bevarer falsifiserbarhet oppover.
2. En LK-utledning med falsifiserbar rotsekvens har minst én falsifiserbar løvsekvens.
3. Alle aksiomer er gyldige.

Til slutt vises sunnhetsteoremet ved hjelp av lemmaene.

## Bevaring av falsifiserbarhet

### Definisjon

En LK-regel  $\theta$  er **falsifiserbarhetsbevarende** (oppover) hvis alle valuasjoner som falsifiserer konklusjonen i en  $\theta$ -slutning også falsifiserer minst ett av premissene i slutningen.

### Lemma

Alle LK-reglene er falsifiserbarhetsbevarende.

## Bevaring av falsifiserbarhet

- Vi får ett delbevis for hver LK-regel.
- Se på f.eks.  $L\rightarrow$ -regelen:

$$\frac{\Gamma \vdash A, \Delta \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \rightarrow B \vdash \Delta} L\rightarrow$$

- I delbeviset for  $L\rightarrow$  må vi vise at alle  $L\rightarrow$ -slutninger bevarer falsifiserbarhet oppover.
- Regelen  $L\rightarrow$  generaliserer alle  $L\rightarrow$ -slutninger.
- Vi lar  $\Gamma, \Delta, A$  og  $B$  i regelen stå for vilkårlige (multimengder av) utsagnslogiske formler og viser på den måten at alle  $L\rightarrow$ -slutninger bevarer falsifiserbarhet.

## Bevaring av falsifiserbarhet

### Bevis for $R\neg$ .

$$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \neg A, \Delta} R\neg$$

- Anta at  $v$  falsifiserer konklusjonen.
- Det betyr at  $v \models \Gamma$ ,  $v \not\models \neg A$  og  $v$  falsifiserer alle formlene i  $\Delta$ .
- Per definisjon av  $v$  har vi at  $v \models A$ .
- Vi har da at  $v \models \Gamma \cup \{A\}$  og  $v$  falsifiserer alle formlene i  $\Delta$ .
- Da falsifiserer  $v$  premisset. □

## Bevaring av falsifiserbarhet

### Bevis for $L\rightarrow$ .

$$\frac{\Gamma \vdash A, \Delta \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \rightarrow B \vdash \Delta} L\rightarrow$$

- Anta at  $v$  falsifiserer konklusjonen.
- Det betyr at  $v$  oppfyller  $\Gamma \cup \{A \rightarrow B\}$  og falsifiserer alle formlene i  $\Delta$ .
- Siden  $v$  oppfyller  $A \rightarrow B$ , så har vi per definisjon av  $v$  at
  - (1)  $v \not\models A$ , eller
  - (2)  $v \models B$ .
- Hvis (1), så falsifiserer  $v$  venstre premiss.
- Hvis (2), så falsifiserer  $v$  høyre premiss. □

## Eksistens av falsifiserbar løvsekvent

### Lemma

Hvis en valuasjon  $\nu$  falsifiserer rotsekventen i en LK-utledning  $D$ , så falsifiserer  $\nu$  minst én av løvsekventene i  $D$ .

### Bevis.

Ved såkalt *strukturell induksjon* på LK-utledningen  $D$ .

**Basissteg:**  $D$  er en sekvent  $\Gamma \vdash \Delta$ :

$$\Gamma \vdash \Delta$$

- Her er  $\Gamma \vdash \Delta$  både rotsekvent og (eneste) løvsekvent.
- Anta at  $\nu$  falsifiserer  $\Gamma \vdash \Delta$ .
- Da falsifiserer  $\nu$  én løvsekvent i  $D$ , nemlig  $\Gamma \vdash \Delta$ .

□

## Eksistens av falsifiserbar løvsekvent

Bevis (induksjonssteg –  $\alpha$ -utvidelse).

**Induksjonssteg:**  $D$  er en utledning på formen

$$\frac{\Gamma' \vdash \Delta'}{\Gamma \vdash \Delta}$$

- Anta at  $\nu$  falsifiserer rotsekventen i  $D$ , og anta at  $\nu$  falsifiserer en løvsekvent i utledningen **før**  $\alpha$ -utvidelsen.
- Hvis den falsifiserte løvsekventen **ikke** er  $\Gamma \vdash \Delta$ , så er den også løvsekvent i  $D$ . Dermed falsifiserer  $\nu$  en løvsekvent i  $D$ .
- Hvis den falsifiserte løvsekventen **er**  $\Gamma \vdash \Delta$ , så falsifiserer  $\nu$  også  $\Gamma' \vdash \Delta'$  siden  $\alpha$ -reglene bevarer falsifiserbarhet.

□

## Eksistens av falsifiserbar løvsekvent

Bevis (induksjonssteg –  $\beta$ -utvidelse).

**Induksjonssteg:**  $D$  er en utledning på formen

$$\frac{\frac{\Gamma' \vdash \Delta' \quad \Gamma'' \vdash \Delta''}{\Gamma \vdash \Delta}}{\Gamma \vdash \Delta}$$

- Anta at  $\nu$  falsifiserer rotsekventen i  $D$ , og anta at  $\nu$  falsifiserer en løvsekvent i utledningen **før**  $\beta$ -utvidelsen.
- Hvis den falsifiserte løvsekventen **ikke** er  $\Gamma \vdash \Delta$ , så er den også løvsekvent i  $D$ . Dermed falsifiserer  $\nu$  en løvsekvent i  $D$ .
- Hvis den falsifiserte løvsekventen **er**  $\Gamma \vdash \Delta$ , så falsifiserer  $\nu$  også  $\Gamma' \vdash \Delta'$  eller  $\Gamma'' \vdash \Delta''$  siden  $\beta$ -reglene bevarer falsifiserbarhet.

□

## Alle aksiomer er gyldige

### Lemma

Alle aksiomer er gyldige.

### Bevis.

$$\Gamma, A \vdash A, \Delta$$

- Vi skal vise at alle valuasjoner som oppfyller antecedenten også oppfyller én formel i succedenten.
- La  $\nu$  være en tilfeldig valgt valuasjon som oppfyller antecedenten.
- Da oppfyller  $\nu$  formelen  $A$  i succedenten.
- Siden  $\nu$  var tilfeldig valgt, fins ingen motmodell til aksiomet.

□

## Bevis for sunnhetsteoremet

### Bevis for sunnhet.

- Anta at  $D$  er et LK-bevis for sekventen  $\Gamma \vdash \Delta$ .
- Anta for motsigelse at  $\Gamma \vdash \Delta$  **ikke** er gyldig.
- Da har den en motmodell  $v$  som falsifiserer  $\Gamma \vdash \Delta$ .
- Vi har da fra tidligere lemma at  $v$  falsifiserer minst én løvsekvent i  $D$ .
- Da har  $D$  en løvsekvent som ikke er et aksiom, siden ingen aksiomer er falsifiserbare.
- Men da er ikke  $D$  et LK-bevis.

□