

Logik

Propositionslogik

- Formalisme til at beskrive sprogklasser
- BNF
- Indfør \models og \vdash

Naturlig deduktion

- Introduktion og eliminerings af operatorer
- Bevis sekvent
- Sundhed og komplethed
- Hvorfor både \models og \vdash

Udtrykskraft for prop. logik

- Kan udtrykke rekursive sprog
- Bevis: kan ikke have 4 egenskaber
 1. Sundhed
 2. Komplethed
 3. Beviselighed er afgørbart
 4. (Φ, \models) kan beskrive ikke-rekursive sprog

1. ordens prædikatlogik

- Udvid BNF - termer, prædikater, kvantorer
- Indfør modeller

1 Prop. Logik

- Formalisme til at beskrive sprogklasser
- BNF: $\varphi ::= p \mid \varphi \wedge \varphi \mid \varphi \vee \varphi \mid \varphi \rightarrow \varphi \mid \neg \varphi$
- Indfør \models (logisk konsekvens)
 - $\varphi_1, \dots, \varphi_n \models \psi$ (hvis det holder, så er ψ true når alle φ_i er true)
 - Lav sandhedstabel: $p \vee q$
 - $p, q \models p \vee q$ (vis på sandhedstabellen)
- Indfør \vdash (beviselighed)
 - $\varphi_1, \dots, \varphi_n \vdash \psi$ (hvis det holder, så kan ψ udledes fra $\varphi_1, \dots, \varphi_n$)
 - En formel kan bevises vha. et bevissystem (natural deduction)

2 Natural Deduction

- Der er regler for introduktion og eliminering af hver logisk operator
 - Vis \wedge
 - Bevis sekventen $\neg p \vee \neg q \vdash \neg(p \wedge q)$
- Er alt der kan bevises sandt (sundhed) ($\vdash \subseteq \models$)
- Kan alt der er sandt bevises (komplethed) ($\models \subseteq \vdash$)
- Prop. logik er både sund og komplet ($\models = \vdash$)
 - Ofte er én af de to metoder lettere at bruge
 - \vdash er god til mange propositioner (fordi sandhedstabeller bliver for store)
 - \models er god til at vise at noget *ikke* kan bevises

3 Prop. Udtrykskraft

- Prop. logik kan udtrykke rekursive sprog
- Forklar theorem, opskriv punkter
 1. (Φ, \models, \vdash) er sund
 2. (Φ, \models, \vdash) er komplet
 3. Beviselighed er afgørbar
 4. (Φ, \models) kan beskrive et ikke-rekursivt sprog
 - (Φ, \models) beskriver et ikke-rekursivt sprog $\Rightarrow \models$ er ikke-rekursiv
 - $\models = \vdash \Rightarrow \vdash$ er ikke-rekursiv
 - (3) $\Rightarrow \vdash$ er rekursiv
 - \perp
- Prop. logik opfylder (1), (2) og (3) \rightarrow Prop. logik opfylder *ikke* (4)
- 1. ordens prædikatlogik kan udtrykke ikke-rekursive sprog opfylder (4), men ikke (3)

4 1. Ordens Prædikatalogik

- Indfør prædikater og kvantorer
 - Udvid BNF: $P(t_1, \dots, t_n) \mid \forall x \phi \mid \exists x \phi$ (P erstatter p fra før)
 - $t ::= x \mid c \mid f(t_1, \dots, t_n)$
 - Natural deduction udvides med regler for kvantorer
 - Eksempel ($\forall x(C(x) \rightarrow \text{age}(x) < 18)$)
- Sandhedstabeller ikke tilstrækkelige (grundet kvantorer)
 - Benyt modeller

1	$\neg p \vee \neg q$	præmis
2	$p \wedge q$	antag
3	p	$\wedge e, 2$
4	q	$\wedge e, 2$
5	$\neg p$	antag
6	\perp	$\neg i, 3, 5$
7	$\neg q$	antag
8	\perp	$\neg i, 4, 7$
9	\perp	$\vee e, 1, 5-6, 7-8$
10	$\neg(p \wedge q)$	PBC, 2-9