Kapitel L:V

V. Erweiterungen und Anwendungen zur Logik

- Produktionsregelsysteme
- □ Inferenz für Produktionsregelsysteme
- □ Produktionsregelsysteme mit Negation
- □ Regeln mit Konfidenzen
- □ Nicht-monotones Schließen
- □ Logik und abstrakte Algebren
- Verifikation
- Verifikation mit dem Hoare-Kalkül
- □ Hoare-Regeln und partielle Korrektheit
- Terminierung

Logik und abstrakte Algebren

Logik	abstrakte Algebra A
	Signatur: $\Sigma = (\{\textit{Bool}\}, F)$ mit
	$F = \{$
Atome A_0, A_1, A_2, \dots	$A_0: o extbf{Bool}$
	$A_1: o extbf{Bool}$
	$A_2: o extbf{Bool}$
	:
	$\neg: Bool o Bool$
	$\wedge: \; \textit{Bool} \times \textit{Bool} \; o \; \textit{Bool}$
	$\lor: Bool \times Bool \rightarrow Bool$
	ightarrow: Bool $ imes$ Bool $ ightarrow$ Bool
	\leftrightarrow : Bool $ imes$ Bool $ o$ Bool
	}
Formelvariable α, β, \dots	V Variable der Sorte <i>Bool</i>
Formeln	Terme über Σ und V : $T_{\Sigma}(V)$
Äquivalenzen	Axiome $(\alpha \wedge \beta) \vee \gamma \approx (\alpha \vee \gamma) \wedge (\beta \vee \gamma)$
	$\neg(\alpha \land \beta) \approx \neg\alpha \lor \neg\beta$
	$\neg(\alpha \vee \beta) \approx \neg\alpha \wedge \neg\beta$

Logik und abstrakte Algebren

Interpretation	konkrete Algebra
	Signatur: $\Sigma_A = (\{\{\textit{true}, \textit{false}\}\}, F_A)$ mit
	$F_A = \{$
	"es regnet", "die Straße ist nass",
	nicht, und, oder, wenn dann,
	genau dann, wenn
	}
Interpretation ${\mathcal I}$	Zuordnung von Operationen
	Überprüfung der Axiome z.B. durch Wahrheitstafeln