

Formale Grundlagen der Informatik 1

Wiederholung zum Logik-Teil

Frank Heitmann
heitmann@informatik.uni-hamburg.de

20. Juni 2016

Aussagenlogik - Syntax

Zusammenfassung **Syntax**:

- Definition der Syntax:
 - Alphabet, Junktor
 - Aussagesymbol, atomare Formel, komplexe Formel
 - Hauptoperator, Teilformel
 - Negation, Disjunktion, Konjunktion, Implikation, Biimplikation
- Strukturbäume
- strukturelle Induktion
- strukturelle Rekursion
- Grad und Tiefe einer Formel

Überblick

Im Logikteil hatten wir

- Aussagenlogik
 - Syntax
 - Semantik
 - Folgerbarkeit und Äquivalenz
 - Normalformen
 - Hornformeln
 - Resolution
- Prädikatenlogik
 - Syntax
 - Semantik
 - (Folgerbarkeit und Äquivalenz)
 - Normalformen
 - Resolution

Aussagenlogik - Semantik

Zusammenfassung **Semantik**:

- Belegung, Auswertung (einer Formel)
- Wahrheitstabeln, Wahrheitswerteverlauf
- erfüllende Belegung, falsifizierende Belegung, Modell
- kontingent, (allgemein-)gültig, unerfüllbar
- Tautologie, Kontradiktion
- $\mathcal{A} \models F$, $\mathcal{A} \not\models F$, $\models F$, $F \models$

Aussagenlogik - Normalformen

- Folgerbarkeit und Äquivalenz
 - Nachweis mit Wahrheitstafeln
 - Nachweis ohne Wahrheitstafeln
 - Gegenbeispiel (mit und ohne Wahrheitstafeln)
- Literal, Klausel, duale Klausel, DNF und KNF
- Herstellung von DNF und KNF
 - durch Äquivalenzumformungen (basierend auf dem Ersetzbarkeitstheorem)
 - mit Wahrheitstafeln

Aussagenlogik - Verfahren

Die effiziente Berechnung von (Un-)Erfüllbarkeit rückte dann ins Zentrum. Folgerbarkeit und Äquivalenz sind darauf rückführbar.

- Hornformeln
 - *Einschränkung* der Aussagenlogik
 - Effizienter (Un-)Erfüllbarkeitstest
 - Markierungsalgorithmus
- Resolution (spezielles Ableitungsverfahren)
 - Resolvente, Resolutionssatz
 - Verfeinerungen (P-Resolution, N-Resolution, ...)

Prädikatenlogik - Syntax

Zusammenfassung **Syntax**:

- Definition der Syntax:
 - Alphabet, Junktoren, Quantoren, Hilfssymbole
 - Variablen, Konstante, Funktions- und Prädikatensymbole, Aussagensymbole
 - Terme, atomare Formel, komplexe Formel
 - Hauptoperator, Teilformel, Teilterm
 - Quantorenvariable, Skopus
 - gebundene Variable, freie Variable
- strukturelle Induktion
- strukturelle Rekursion

Prädikatenlogik - Semantik

Zusammenfassung **Semantik**:

- Struktur, Universum, Interpretation
- Auswertung
- x -Variante
- weitere semantische Begriffe wie in der Aussagenlogik

Prädikatenlogik - Normalformen

- Normalformen basierend auf Äquivalenz:
 - aussagenlogische Äquivalenzen übertragen
 - neue Äquivalenzen durch Quantoren
 - Gebundene Umbenennung von Variablen
 - Pränexform
- Normalformen basierend auf Erfüllbarkeitsäquivalenz:
 - Bindung freier Variablen
 - Skolemisierung
 - Klauselnormalform
- Umformen einer Formel in Klauselnormalform

Was wir ausgelassen haben...

Ausgelassen/Nur kurz erwähnt haben wir...

- Endlichkeitssatz der Aussagenlogik
- Genauer Beweis der Unentscheidbarkeit der Prädikatenlogik
- Beweise im Rahmen der Herbrand-Theorie
- Beweis der Korrektheit des Unifikationsalgorithmus und der prädikatenlogischen Resolution

Prädikatenlogik - Verfahren

Aufgrund der **Unentscheidbarkeit der Prädikatenlogik** kann es kein Verfahren wie in der Aussagenlogik geben, um (Un-)Erfüllbarkeit zu entscheiden (geschweige denn, dies effizient zu machen). Dennoch war es möglich ein Resolutionsverfahren einzuführen:

- Resolution (spezielles Ableitungsverfahren)
 - Unifikationsalgorithmus
 - Resolvente, Resolutionssatz
 - Verfeinerungen (P-Resolution, N-Resolution, ...)
 - Der Weg zur Resolution:
 - Herbrand-Universum, -Struktur, -Modell
 - Herbrand-Expansion
 - Algorithmus von Gilmore, Grundresolution

Frage-Runde

Fragen ...

Frage 1

1. Was ist in der folgenden Formel der Hauptoperator?

$$(A \Rightarrow B) \wedge C$$

- ① A
- ② \Rightarrow
- ③ B
- ④ \wedge
- ⑤ C
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 2

2. Was ist eine richtige Formulierung der Induktionsannahme?

- ① Seien F und G Formeln.
- ② Seien F und G Formeln, für die die Behauptung gilt.
- ③ Gelte die Behauptung für alle Formeln F und G .
- ④ Gelte die Behauptung für alle Formeln.
- ⑤ Keine davon
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 3

3. Sei T eine Tautologie, K eine Kontradiktion und F kontingent, dann ist

$$(T \wedge K) \Rightarrow F$$

- ① Tautologie
- ② Kontradiktion
- ③ allgemeingültig
- ④ erfüllbar
- ⑤ kontingent
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 4

4. Sei T eine Tautologie, K eine Kontradiktion und F kontingent, dann ist

$$F \Rightarrow (K \vee \neg F)$$

- ① Tautologie
- ② Kontradiktion
- ③ Kontingent
- ④ Tautologie oder Kontradiktion abhängig von F
- ⑤ Weiß ich nicht

Frage 5

5. Folgt F aus G , dann steht in der Wahrheitstafel ...

- ① bei F überall eine 0, wo G eine hat
- ② bei G überall eine 0, wo F eine hat
- ③ bei F überall eine 1, wo G eine hat
- ④ bei G überall eine 1, wo F eine hat
- ⑤ bei F und G überall an gleicher Stelle eine 1
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 7

7. Will man zu F eine DNF machen, ist in der Wahrheitstafel was wichtig?

- ① Die Spalte von F
- ② Die Zeilen, in denen F zu 0 ausgewertet wird
- ③ Die Zeilen, in denen F zu 1 ausgewertet wird
- ④ Weiß ich nicht

Frage 6

6. Richtig oder falsch?

$$A \vee (B \wedge C) \equiv (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$$

- ① Richtig!
- ② Falsch!
- ③ Weiß ich nicht

Frage 8

8. Terminiert der Markierungsalgorithmus immer?

- ① Ja und stets mit korrekter Ausgabe
- ② Ja, aber manchmal hilft die Ausgabe nicht
- ③ Ja, aber manchmal mit fehlerhafter Ausgabe
- ④ Nein
- ⑤ Weiß ich nicht

Frage 9

9. $F \models G$ gilt genau dann, wenn ...

- ① $G \models F$
- ② $G \not\models F$
- ③ $F \equiv G$
- ④ $G \wedge \neg F \models$
- ⑤ $\models F \wedge \neg G$
- ⑥ $\neg G \wedge F \models$
- ⑦ $\models \neg F \wedge G$
- ⑧ Weiß ich nicht

Frage 11

11. Wann gilt $\mathcal{A}_{[x/d]}(P(a, x)) = 1$?

- ① Wenn $P(a, x) = 1$
- ② Wenn $(a, x) \in P$
- ③ Wenn $(a, d) \in I(P)$
- ④ Wenn $(I(a), I(x)) \in I(P)$
- ⑤ Wenn $(I(a), d) \in I(P)$
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 10

10. Wie sieht die Resolvente von $\{A, \neg B, C\}$ und $\{B, C, \neg D\}$ aus?

- ① $\{A, \neg B, B, C, C, \neg D\}$
- ② $\{A, C\}$
- ③ $\{\neg D\}$
- ④ $\{A, C, \neg D\}$
- ⑤ $\{A, C\}, \{\neg D\}$
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 12

12. Sei

$$F = \forall x P(x) \vee Q(x)$$

Wenn sie gebunden Umbenennen, was entsteht?

- ① $\forall y P(y) \vee Q(y)$
- ② $\forall x P(x) \vee Q(y)$
- ③ $\forall y P(y) \vee Q(x)$
- ④ $\forall y P(y) \vee Q(z)$
- ⑤ Das geht hier nicht (kein \exists)
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 13

13. Sei

$$F = \forall x(P(x) \Rightarrow \neg(Q(a) \wedge \neg P(y)))$$

wir wollen das freie y binden. Was entsteht?

- ① $F = \forall x(P(x) \Rightarrow \neg(Q(a) \wedge \neg \exists y P(y)))$
- ② $F = \forall x(P(x) \Rightarrow \neg(Q(a) \wedge \exists y \neg P(y)))$
- ③ $F = \forall x(P(x) \Rightarrow \exists y \neg(Q(a) \wedge \neg P(y)))$
- ④ $F = \forall x \exists y(P(x) \Rightarrow \neg(Q(a) \wedge \neg P(y)))$
- ⑤ $F = \exists y \forall x(P(x) \Rightarrow \neg(Q(a) \wedge \neg P(y)))$
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 15

15. Sei

$$F = \forall x \exists y \forall z \exists u P(x, u, z, y)$$

Wie sieht die Skolemisierung von F aus?

- ① $\exists y \exists u P(a, u, f(y), y)$
- ② $\exists y \exists u P(g(y, u), u, f(u), y)$
- ③ $\forall x \forall z P(x, g(x, z), z, f(x))$
- ④ $\forall x \forall z P(x, a, z, f(z))$
- ⑤ $P(a, h(a, f(a), g(a, f(a))), g(a, f(a)), f(a))$
- ⑥ Weiß ich nicht

Frage 14

14. Was stimmt?

- ① $\forall x(P(x) \Rightarrow \neg \forall y Q(y)) \equiv \forall x(P(x) \Rightarrow \forall y \neg Q(y))$
- ② $\forall x(P(x) \Rightarrow \neg \forall y Q(y)) \equiv \forall x(P(x) \Rightarrow \exists y \neg Q(y))$
- ③ $\forall x(P(x) \Rightarrow \neg \forall y Q(y)) \equiv \forall x \exists y(P(x) \Rightarrow \neg Q(y))$
- ④ $\forall x(P(x) \Rightarrow \neg \forall y Q(y)) \equiv \forall x \forall y(P(x) \Rightarrow \neg Q(y))$
- ⑤ $\forall x(P(x) \Rightarrow \neg \forall y Q(y)) \equiv \exists y \forall x(P(x) \Rightarrow \neg Q(y))$
- ⑥ Weiss ich nicht

Frage 16

16. Sind $P(x)$, $P(y)$ und $P(f(y))$ unifizierbar?

- ① Ja, mit zunächst $[y/x]$ und dann $[x/f(y)]$
- ② Ja, mit zunächst $[x/y]$ und dann $[y/f(y)]$
- ③ Ja, mit $[y/x]$ und $[f(y)/x]$
- ④ Nein
- ⑤ Weiß ich nicht

Frage 17

17. Sind $\{P(y), P(f(x))\}$ und $\{\neg P(x)\}$ zur leeren Klausel resolvierbar?

- ① Ja
- ② Nein
- ③ Weiß ich nicht

Zur Nachbereitung

Weitere Zählung hier mit +10, also Item 1 ist für die 11. Frage.

- ① 5
- ② 3
- ③ 5
- ④ 2 und 3 (3 ist schöner)
- ⑤ 3
- ⑥ 4
- ⑦ 1

Zur Nachbereitung

- ① 4
- ② 2
- ③ 1
- ④ 3
- ⑤ 3 (und 2)
- ⑥ 2
- ⑦ 3
- ⑧ 1
- ⑨ 6
- ⑩ 4

Bemerkung zu den Fragen

Wichtige Anmerkung

Meist wird es nötig sein, die eigenen **Behauptungen zu begründen/beweisen!**