Automatentheorie und ihre Anwendungen Einführung

Wintersemester 2018/19 Thomas Schneider

AG Theorie der künstlichen Intelligenz (TdKI)

http://tinyurl.com/ws1819-autom

Einführung

Organisatorisches

2 Vorlesungsüberblick

Organisatorisches

Zeit und Ort

Mo. 12–14 MZH 6340 Mi. 8–10 MZH 6340

Vortragender

Thomas Schneider Cartesium, Raum 1.56 Tel. (218) 64432 ts[ÄT]cs.uni-bremen.de

Position im Curriculum

Informatik: Master-Ergänzung,

Modul "Spezielle Themen der Theoretischen Informatik"

Mathematik: Ergänzungsfach

Organisatorisches

Form

K4 (in der Regel 3V, 1Ü)

Fragen und Diskussion jederzeit erwünscht.

Voraussetzungen

Grundkenntnisse aus Theoret. Informatik 1+2 hilfreich, aber nicht zwingend erforderlich

Vorlesungsmaterial:

- Folien und Aufgabenblätter: tinyurl.com/ws1819-autom
- Folien werden online gestellt, enthalten aber nicht alle Details.
 (Beweise, Beispiele etc. von der Tafel bitte mitschreiben.)
- Skript (englisch) f
 ür den Theorie-Teil der Vorlesung in Stud.IP
- Literatur: wird bei jedem Kapitel bekannt gegeben

Prüfungsmodalitäten

Übungsaufgaben & Fachgespräch:

- Übungsaufgaben ca. jede zweite Woche; voraussichtlich 6 Blätter, mit Zusatzaufgaben
- Werden in Gruppen (2–3 Personen) bearbeitet, abgegeben und korrigiert – jede_r muss mindestens einmal vorrechnen
- Aus der erreichten Gesamtpunktzahl aller Blätter ergibt sich die vorläufige Note für diesen Kurs
- Fachgespräche am Ende des Semesters (Prüfungsleistung, Änderung der Note möglich)
 Voraussetzung: insgesamt 50 % der Punkte in Übungsaufgaben

oder

Mündliche Prüfung

Wiederholungsregelungen auf der nächsten Folie . . .

Prüfungsmodalitäten

Wiederholungsregelungen

- Fachgespräch nicht bestanden?
 - → 1 Wiederholungsversuch im selben Semester möglich
- Weitere Wiederholungsversuche (wenn nötig): mündliche Prüfung in den folgenden 4 Semestern (je 1 Versuch pro Semester)

Termine

Terminübersicht Übung (geplant)

Blatt	Erscheinen (geplant)	Abgabe	Besprechung, Übungstermin
1	ist online!	Do. 1.11.	Mo. 5.11.
2	Do. 1.11.	Do. 15.11.	Mo. 19.11.
3	Do. 15.11.	Do. 29.11.	Mo. 3.12.
4	Mo. 3.12.	Mo. 17. 12.	Mi. 19.12.
5	Mo. 17. 12.	Mo. 14.1.	Mi. 16.1.
6	Mo. 14.1.	Mo. 28.1.	Mi. 30.1.

- Blätter erscheinen auf Homepage der Vorlesung
- Abgabe per PDF in Stud.IP (separater Ordner, bis 23:59 Uhr)

Vorlesung: Ausfall 29. 10., 31. 10. (Reformationstag), 5. 12. (Dies Acad.)

Einführung

Organisatorisches

2 Vorlesungsüberblick

Ursprünge der Automatentheorie

Automaten als Berechnungsmodelle, zur Definition formaler Sprachen

- (3) (Nicht-)deterministische endliche Automaten (NEA/DEA) [McCulloch & Pitts 1943; Kleene 1956]
- (2) Kellerautomaten (pushdown automata, PDA) [Newell, Shaw, Simon 1959]
- (1) Linear beschränkte Automaten (LBA) [Myhill 1960; Kuroda 1964]
- (0) Turingmaschinen (TM) [Turing 1936]

Ursprünge der Automatentheorie

Varianten endlicher Automaten zum Lösen von Entscheidungsproblemen

- Baumautomaten
 - = endliche Automaten auf Bäumen (statt auf Wörtern) ursprünglich für Schaltkreisverifikation [Church, 50er/60er]
- Büchi-Automaten
 - = endliche Automaten auf unendlichen Wörtern ursprünglich zum Entscheiden logischer Theorien [Büchi 1962]
- alternierende Automaten
 (Alternierung = Verallgemeinerung des Nichtdeterminismus)
 [Chandra, Kozen, Stockmeyer 1981]
- und viele weitere

Moderne Anwendungen der Automatentheorie

Automaten werden in der Informatik angewendet z.B. für

- Validierung semistrukturierter Daten (XML)
- Verifikation von Hard- und Software
- Komplexitätstheorie (Definition Komplexitätsklassen)
- Entscheidungsverfahren
 z. B. für Logiken (aus der KI, Verifikation und mehr)
- etc.

Es besteht eine enge Verbindung zwischen Automaten und Logik.

Automaten haben die Entwicklung der Informatik entscheidend mitbestimmt.

Fallbeispiel 1: XML

XML-Schema und Validierung von XML-Dokumenten können als Automatenprobleme verstanden werden:

- XML-Dokument ≈ Baum
- XML-Schema beschreibt Menge der gültigen XML-Dokumente
 ≈ formale Sprache (Menge von Bäumen, i. d. R. unendlich)
- Formale Sprache kann man durch endlichen Baumautomaten beschreiben.

Dann entspricht ...

- Validität eines XML-Dokuments $\hat{=}$ Wortproblem
- Konsistenz des XML-Schemas

 Leerheitsproblem
- . . .

Fallbeispiel 2: Verifikation

Verifikation: nachweisen, dass ein Chip/Programm eine gewünschte Spezifikation erfüllt (z. B. keine Division durch 0, keine Deadlocks)

Manche Systeme sollen ∞ lange laufen (keine Terminierung): Betriebssysteme, Bankautomaten, Flugsicherungssysteme

Wichtige Technik: **Model checking** – oft automatenbasiert:

- Lauf des Systems = unendliches Wort
- System = formale Sprache L₁
 (Menge aller Läufe, i. d. R. unendlich)
- erlaubtes Verhalten = formale Sprache L₂
 (Menge aller erlaubten Läufe, i. d. R. unendlich)
- Beschreiben L₁ und L₂ durch Büchi-Automaten (endliche Automaten auf unendlichen Wörtern)
- \rightarrow Model checking $\hat{=}$ " $L_1 \subseteq L_2$?" \approx Äquivalenzproblem

Ziele der Vorlesung

Einführung in grundlegende Automatenbegriffe

- auf endlichen Bäumen
- auf unendlichen Wörtern
- auf unendlichen Bäumen

Untersuchung der zugehörigen Sprachklassen

- Abschlusseigenschaften, Determinisierung, Charakterisierungen, Entscheidungsprobleme
- teils einfach, teils anspruchsvoll
- interessante Techniken: Safra-Konstruktion, Paritätsspiele

Herstellung von Bezügen zu Anwendungen

Einsatz dieser Automaten z. B. in XML-Validierung und Verifikation

Übersicht Vorlesung

Einführung 🗸

- Teil 1: Endliche Automaten auf endlichen Wörtern (Kurzwiederholung und Anwendungen, ca. 2 Sitzungen)
- Teil 2: Endliche Automaten auf endlichen Bäumen
- Teil 3: Endliche Automaten auf unendlichen Wörtern
- Teil 4: Endliche Automaten auf unendlichen Bäumen