

Theoretische Informatik I



Einheit 4

Rückblick Theoretische Informatik I



1. Mathematische Methoden
2. Reguläre Sprachen
3. Kontextfreie Sprachen

THEMEN DER THEORETISCHEN INFORMATIK I & II

● Mathematische Methodik in der Informatik

TI-1

● Automatentheorie und Formale Sprachen

TI-1

- Endliche Automaten und Reguläre Sprachen
 - Lexikalische Analyse
- Kontextfreie Sprachen und Pushdown Automaten
 - Syntaxanalyse und Semantik
- Die Chomsky Hierarchie

● Theorie der Berechenbarkeit

TI-2

- Berechenbarkeitsmodelle
- Aufzählbarkeit und Entscheidbarkeit
- Unlösbare Probleme (Unentscheidbarkeit)

● Komplexitätstheorie

TI-2

- Komplexitätsmaße und -klassen für Algorithmen und Probleme
- Nicht handhabbare Probleme (\mathcal{NP} -Vollständigkeit)

● Methodik des Problemlösens

- Klärung der Voraussetzungen
- Lösungsweg konkretisieren: Einzelschritte und Begründungen
- Ergebnis kurz und prägnant zusammenfassen

● Viele Arten von Beweisen

- Deduktive Beweise: Logische Beweisschritte von Annahme zur Konklusion
ggf. Definitionen auflösen, Mengenäquivalenz punktweise zeigen
- Widerlegungsbeweise: Widerspruch, Gegenbeispiel, Diagonalisierung
auch genutzt für indirekte Beweisführung
- Induktionsbeweise: Zahlen-, vollständige, strukturelle, gegenseitige Induktion

Präzise Argumente sind essentiell in der Informatik

● Endliche Automaten

- Endliche Menge von **Zuständen** und **Eingabesymbolen**
- Verarbeitung von Eingabesymbolen ändert internen Zustand
- **Erkannte Sprache**: Abarbeitung endet in akzeptierendem Zustand
- Varianten: Deterministisch, nichtdeterministisch, mit ϵ -Übergängen
- Umwandlung in deterministische Variante über Teilmengenkonstruktion

● Reguläre Ausdrücke

- Algebraische Notation für Sprachen: ϵ , \emptyset , Symbole von Σ , $+$, \circ , $*$
- Umwandelbar in ϵ -NEAs (iterative Konstruktion)
- DEAs umwandelbar in reguläre Ausdrücke für Verarbeitungspfade oder durch Zustandselemination im RA Automaten

● Grammatiken

- Beschreibung des **Aufbaus von Sprachen** durch Produktionsregeln
- **Erzeugte Sprache**: schrittweise Ableitung endet in Terminalworten
- Typ-3 (rechtsslineare) Grammatiken sind äquivalent zu ϵ -NEAs
Direkte Umwandlung zwischen Produktionen und Überführungsfunktion

● Abschlußeigenschaften

- Operationen \cup , \cap , $\overline{\cdot}$, $-$, R , \circ , $*$, h , h^{-1} erhalten Regularität von Sprachen
- Verwendbar zum Nachweis von Regularität oder zur Widerlegung

● Automatische Prüfungen

- Man kann testen ob eine reguläre Sprache leer ist
- Man kann testen ob ein Wort zu einer regulären Sprache gehört
- Man kann testen ob zwei reguläre Sprachen gleich sind

● Minimierung von Automaten

- Ein Automat kann minimiert werden indem man äquivalente Zustände zusammenlegt und unerreichbare Zustände entfernt

● Pumping Lemma

- Wiederholt man einen bestimmten Teil ausreichend großer Worte einer regulären Sprache beliebig oft, so erhält man immer ein Wort der Sprache
- Verwendbar zur Widerlegung von Regularität

Kompliziertere Struktur als reguläre Sprachen

● Kontextfreie Grammatiken

- Produktionsregeln ersetzen einzelne Variablen durch beliebige Worte
- Ableitungsbäume beschreiben Struktur von Terminalworten (Compiler!)
- Ableitungsbäume entsprechen Links- (oder Rechts-)ableitungen
- Programmiersprachen brauchen eindeutig bestimmmbare Ableitungsbäume

● Pushdown-Automaten

- Nichtdeterministischer endlicher Automat mit Stack und ϵ -Übergängen
- Erkennung von Worten durch Endzustand oder leeren Stack
- Analyse durch Betrachtung von Konfigurationsübergängen
- Nichtdeterministische PDAs äquivalent zu kontextfreien Grammatiken
 - Umwandlung von Konfigurationsübergängen in Regeln und umgekehrt
- Deterministische PDAs weniger mächtig (nur eindeutige Typ-2 Sprachen)

● Abschlußeigenschaften

- Operationen \cup , R , \circ , $*$, σ , h^{-1} erhalten Kontextfreiheit von Sprachen
- Keine Abgeschlossenheit unter \cap , $\bar{\cdot}$, $-$

● Automatische Prüfungen

- Man kann testen ob eine kontextfreie Sprache leer ist
- Man kann testen ob ein Wort zu einer kontextfreien Sprache gehört
- Man kann nicht testen ob zwei kontextfreie Sprachen gleich sind

Viele wichtige Fragen sind nicht automatisch prüfbar

● Pumping Lemma

- Wiederholt man bestimmte Teile ausreichend großer Worte einer kontextfreien Sprache beliebig oft, so erhält man immer ein Wort der Sprache
- Viele einfache Sprachen sind nicht kontextfrei

FRAGEN?