

Grundbegriffe der Informatik - Tutorium

– Wintersemester 2011/12 –

Christian Jülg

<http://gbi-tutor.blogspot.com>

23. November 2011



Universität Karlsruhe (TH)
Forschungsuniversität · gegründet 1825

Quellennachweis & Dank an:
Martin Schadow, Susanne Putze, Tobias Dencker, Sebastian Heßlinger,
Joachim Wilke

Übersicht



- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5
- 3 Kontextfreie Grammatiken
- 4 Relationen
- 5 Reflexiv-transitive Hülle
- 6 Abschluss

- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5
- 3 Kontextfreie Grammatiken
- 4 Relationen
- 5 Reflexiv-transitive Hülle
- 6 Abschluss



Aufgabenblatt 4



Blatt 4

- Punkte: Durchschnitt 14,8 von 19

häufige Fehler...

4.2b: achtet darauf was gefragt und was gegeben ist: p war schon vordefiniert



Aufgabenblatt 4



Blatt 4

- Punkte: Durchschnitt 14,8 von 19

häufige Fehler...

- 4.2b: achtet darauf was gefragt und was gegeben ist: p war schon vordefiniert
- 4.3c: Induktion über Iterationen i war gefragt



Aufgabenblatt 4



Blatt 4

- Punkte: Durchschnitt 14,8 von 19

häufige Fehler...

- 4.2b: achtet darauf was gefragt und was gegeben ist: p war schon vordefiniert
- 4.3c: Induktion über Iterationen i war gefragt
- 4.3b: nicht jede wahre Aussage ist eine Invariante

- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5**
- 3 Kontextfreie Grammatiken
- 4 Relationen
- 5 Reflexiv-transitive Hülle
- 6 Abschluss

Aufgabenblatt 5



Blatt 5

- Abgabe: 25.11.2011 um 12:30 Uhr im Untergeschoss des Infobaus
- Punkte: maximal 20

Themen

- Grammatiken
- Sprachen

- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5
- 3 Kontextfreie Grammatiken**
- 4 Relationen
- 5 Reflexiv-transitive Hülle
- 6 Abschluss

Aus der Vorlesung:



Definition 1

- für alle Alphabete A und alle $x \in A$ Funktionen $N_x : A^* \rightarrow \mathbf{N}_0$, die wie folgt festgelegt sind:
 - $N_x(\epsilon) = 0$
 - $\forall y \in A : \forall w \in A^* : N_x(yw) = \begin{cases} 1 + N_x(w) & \text{falls } y = x \\ N_x(w) & \text{falls } y \neq x \end{cases}$
- Was gibt $N_x(w)$ an?

Aus der Vorlesung:



Definition 1

- für alle Alphabete A und alle $x \in A$ Funktionen $N_x : A^* \rightarrow \mathbf{N}_0$, die wie folgt festgelegt sind:
 - $N_x(\epsilon) = 0$
 - $\forall y \in A : \forall w \in A^* : N_x(yw) = \begin{cases} 1 + N_x(w) & \text{falls } y = x \\ N_x(w) & \text{falls } y \neq x \end{cases}$
- Was gibt $N_x(w)$ an?

Definition 2

- Kont-fr. Grammatik $G = (N, T, S, P)$, wobei
 - N Nichtterminalsymbole
 - T Terminalsymbole
 - und $N \cap T = \emptyset$
 - S Startsymbol ($S \in N$)
 - P Produktionen ($P \subseteq N \times V^*$ und $V = N \cup T$)

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?
 - alle Wörter über $A = \{a, b\}$

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?
 - alle Wörter über $A = \{a, b\}$
 - also $L(G) = \{a, b\}^*$

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?
 - alle Wörter über $A = \{a, b\}$
 - also $L(G) = \{a, b\}^*$

Beispiel 2

- Gibt es eine Grammatik mit $L(G) = \emptyset$?

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?
 - alle Wörter über $A = \{a, b\}$
 - also $L(G) = \{a, b\}^*$

Beispiel 2

- Gibt es eine Grammatik mit $L(G) = \emptyset$?
- Ja

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?
 - alle Wörter über $A = \{a, b\}$
 - also $L(G) = \{a, b\}^*$

Beispiel 2

- Gibt es eine Grammatik mit $L(G) = \emptyset$?
- Ja
 - $P = \{X \rightarrow X\} \vee P = \{\}$

Beispiele



Beispiel 1

- $G = (\{X\}, \{a, b\}, X, \{X \rightarrow \epsilon \mid aX \mid bX\})$
- Was kann mit dieser Grammatik erstellt werden?
 - alle Wörter über $A = \{a, b\}$
 - also $L(G) = \{a, b\}^*$

Beispiel 2

- Gibt es eine Grammatik mit $L(G) = \emptyset$?
- Ja
 - $P = \{X \rightarrow X\} \vee P = \{\}$
 - aber leeres Alphabet ($T = \{\}$) nicht zulässig

mehr Beispiele



weiteres (einfaches) Beispiel

mehr Beispiele



weiteres (einfaches) Beispiel

- $G = (\{X\}, \{(,)\}, X, \{X \rightarrow XX \mid (X) \mid \epsilon\})$

mehr Beispiele



weiteres (einfaches) Beispiel

- $G = (\{X\}, \{(,)\}, X, \{X \rightarrow XX \mid (X) \mid \epsilon\})$
- Beispielerleitungen:
 - $X \Rightarrow (X) \Rightarrow ((X)) \Rightarrow (((X))) \Rightarrow ((((X)))) \Rightarrow (((((((X))))))$ oder

mehr Beispiele



weiteres (einfaches) Beispiel

- $G = (\{X\}, \{(\,,\,)\}, X, \{X \rightarrow XX \mid (X) \mid \epsilon\})$
- Beispielerleitungen:
 - $X \Rightarrow (X) \Rightarrow ((X)) \Rightarrow (((X))) \Rightarrow ((((X)))) \Rightarrow (((((((X))))))$ oder
 - $X \Rightarrow XX \Rightarrow XXX \Rightarrow XXXX \Rightarrow XXXXX \Rightarrow (X)XXXX \Rightarrow$
 $\dots \Rightarrow (X)(X)(X)(X)(X) \Rightarrow ()()()()()$

mehr Beispiele



weiteres (einfaches) Beispiel

- $G = (\{X\}, \{(\,,\,)\}, X, \{X \rightarrow XX \mid (X) \mid \epsilon\})$
- Beispielerleitungen:
 - $X \Rightarrow (X) \Rightarrow ((X)) \Rightarrow (((X))) \Rightarrow ((((X)))) \Rightarrow (((((((X))))))$ oder
 - $X \Rightarrow XX \Rightarrow XXX \Rightarrow XXXX \Rightarrow XXXXX \Rightarrow (X)XXXX \Rightarrow$
 $\dots \Rightarrow (X)(X)(X)(X)(X) \Rightarrow ()()()()()$
- Unterschied zu $G = (\{X\}, \{(\,,\,)\}, X, \{X \rightarrow (X)X \mid \epsilon\})$?

Aufgaben für euch



Aufgabe 1

- Sei $T = \{a, b\}$. Erstellt eine Grammatik, in der alle Wörter über T , die **baa** enthalten, vorkommen!

Aufgaben für euch



Aufgabe 1

- Sei $T = \{a, b\}$. Erstellt eine Grammatik, in der alle Wörter über T , die **baa** enthalten, vorkommen!
- $G = (\{X, Y\}, T, X, \{X \rightarrow Y\{baa\}Y, Y \rightarrow aY \mid bY \mid \epsilon\})$

- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5
- 3 Kontextfreie Grammatiken
- 4 Relationen**
- 5 Reflexiv-transitive Hülle
- 6 Abschluss

Relationen – Überblick



Relationen anschaulich

Durch Relationen werden Elemente einer oder mehrerer Mengen in Beziehung zueinander gesetzt:

- praktisch jede alltägliche Aussage enthält Relationen

Relationen – Überblick



Relationen anschaulich

Durch Relationen werden Elemente einer oder mehrerer Mengen in Beziehung zueinander gesetzt:

- praktisch jede alltägliche Aussage enthält Relationen
- Beispiel: 'Das Haus hat vier Außenwände'

Relationen – Überblick



Relationen anschaulich

Durch Relationen werden Elemente einer oder mehrerer Mengen in Beziehung zueinander gesetzt:

- praktisch jede alltägliche Aussage enthält Relationen
- Beispiel: 'Das Haus hat vier Außenwände'

Wozu brauchen wir das?

In der Informatik werden Relationen zur Modellierung von Systemen benötigt:

Relationen – Überblick



Relationen anschaulich

Durch Relationen werden Elemente einer oder mehrerer Mengen in Beziehung zueinander gesetzt:

- praktisch jede alltägliche Aussage enthält Relationen
- Beispiel: 'Das Haus hat vier Außenwände'

Wozu brauchen wir das?

In der Informatik werden Relationen zur Modellierung von Systemen benötigt:

- Relationen sind Grundlage der verschiedenen Diagramme der Unified Modeling Language

Relationen – Überblick



Relationen anschaulich

Durch Relationen werden Elemente einer oder mehrerer Mengen in Beziehung zueinander gesetzt:

- praktisch jede alltägliche Aussage enthält Relationen
- Beispiel: 'Das Haus hat vier Außenwände'

Wozu brauchen wir das?

In der Informatik werden Relationen zur Modellierung von Systemen benötigt:

- Relationen sind Grundlage der verschiedenen Diagramme der Unified Modeling Language
- die graphische Darstellung von Relationen ergibt Graphen

Relationen mathematisch



Definitionen - aus dem 1. Tutorium

- Das karthesische Produkt zweier Mengen ist definiert als
$$A \times B := \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$$
- $R \subseteq A \times B$ heißt Relation

Relationen mathematisch



Definitionen - aus dem 1. Tutorium

- Das kartesische Produkt zweier Mengen ist definiert als
$$A \times B := \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$$
- $R \subseteq A \times B$ heißt Relation

Definition

- Eine Relation R bezieht sich auf zwei Grundmengen M_1, M_2 und es gilt $R \subseteq M_1 \times M_2$.

Relationen



Definition: Produkt

Sind $R \subseteq M_1 \times M_2$ und $S \subseteq M_2 \times M_3$ zwei Relationen, dann heißt

Relationen



Definition: Produkt

Sind $R \subseteq M_1 \times M_2$ und $S \subseteq M_2 \times M_3$ zwei Relationen, dann heißt

- $S \circ R = \{(x, z) \in M_1 \times M_3 \mid \exists y \in M_2 : (x, y) \in R \wedge (y, z) \in S\}$
das *Produkt der Relationen S und R*

Relationen



Definition: Produkt

Sind $R \subseteq M_1 \times M_2$ und $S \subseteq M_2 \times M_3$ zwei Relationen, dann heißt

- $S \circ R = \{(x, z) \in M_1 \times M_3 \mid \exists y \in M_2 : (x, y) \in R \wedge (y, z) \in S\}$
das *Produkt der Relationen S und R*
- $Id_M = \{(x, x) \mid x \in M\}$ heißt die *identische Abbildung*

Relationen



Definition: Produkt

Sind $R \subseteq M_1 \times M_2$ und $S \subseteq M_2 \times M_3$ zwei Relationen, dann heißt

- $S \circ R = \{(x, z) \in M_1 \times M_3 \mid \exists y \in M_2 : (x, y) \in R \wedge (y, z) \in S\}$
das *Produkt der Relationen S und R*
- $Id_M = \{(x, x) \mid x \in M\}$ heißt die *identische Abbildung*

Definition: Potenz

Sei $R \subseteq M \times M$ eine *binäre* Relation, dann heißt

- R^i die *i-te Potenz* von R und ist definiert als:

Relationen



Definition: Produkt

Sind $R \subseteq M_1 \times M_2$ und $S \subseteq M_2 \times M_3$ zwei Relationen, dann heißt

- $S \circ R = \{(x, z) \in M_1 \times M_3 \mid \exists y \in M_2 : (x, y) \in R \wedge (y, z) \in S\}$
das *Produkt der Relationen S und R*
- $Id_M = \{(x, x) \mid x \in M\}$ heißt die *identische Abbildung*

Definition: Potenz

Sei $R \subseteq M \times M$ eine *binäre* Relation, dann heißt

- R^i die *i-te Potenz* von R und ist definiert als:
 - $R^0 = Id_M$

Relationen



Definition: Produkt

Sind $R \subseteq M_1 \times M_2$ und $S \subseteq M_2 \times M_3$ zwei Relationen, dann heißt

- $S \circ R = \{(x, z) \in M_1 \times M_3 \mid \exists y \in M_2 : (x, y) \in R \wedge (y, z) \in S\}$
das *Produkt der Relationen S und R*
- $Id_M = \{(x, x) \mid x \in M\}$ heißt die *identische Abbildung*

Definition: Potenz

Sei $R \subseteq M \times M$ eine *binäre* Relation, dann heißt

- R^i die *i-te Potenz* von R und ist definiert als:
 - $R^0 = Id_M$
 - $\forall i \in \mathbb{N}_0 : R^{i+1} = R \circ R^i$

- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5
- 3 Kontextfreie Grammatiken
- 4 Relationen
- 5 Reflexiv-transitive Hülle**
- 6 Abschluss

Reflexiv-transitive Hülle



mögliche Attribute homogener Relationen

reflexiv xRx

transitiv Aus xRy und yRz folgt xRz

symmetrisch Aus xRy folgt yRx

Reflexiv-transitive Hülle



mögliche Attribute homogener Relationen

reflexiv xRx

transitiv Aus xRy und yRz folgt xRz

symmetrisch Aus xRy folgt yRx

Gelten alle diese Eigenschaften, handelt es sich um eine Äquivalenzrelation.



Reflexiv-transitive Hülle

mögliche Attribute homogener Relationen

reflexiv xRx

transitiv Aus xRy und yRz folgt xRz

symmetrisch Aus xRy folgt yRx

Gelten alle diese Eigenschaften, handelt es sich um eine Äquivalenzrelation.

Definition

Die sogenannte reflexiv-transitive Hülle einer Relation R ist

- $R^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} R^i$



Reflexiv-transitive Hülle

mögliche Attribute homogener Relationen

reflexiv xRx

transitiv Aus xRy und yRz folgt xRz

symmetrisch Aus xRy folgt yRx

Gelten alle diese Eigenschaften, handelt es sich um eine Äquivalenzrelation.

Definition

Die sogenannte reflexiv-transitive Hülle einer Relation R ist

- $R^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} R^i$

Sie ist die Erweiterung der Relation um die Paare, die notwendig sind um Reflexivität und Transitivität herzustellen.

Reflexiv-transitive Hülle



Anschauliches Beispiel: StudiVZ

- $R \subseteq M \times M$ sei die „ist-befreundet-mit“-Relation.
- $M = \{Gertrud, Holger, Lars, Katja, Martin, Nina\}$
- $R = \{(Martin, Holger), (Lars, Katja), (Nina, Holger), (Gertrud, Holger), (Katja, Nina)\} \cup \{\text{dazu sym. Tupel}\}$

Reflexiv-transitive Hülle



Anschauliches Beispiel: StudiVZ

- $R \subseteq M \times M$ sei die „ist-befreundet-mit“-Relation.
- $M = \{Gertrud, Holger, Lars, Katja, Martin, Nina\}$
- $R = \{(Martin, Holger), (Lars, Katja), (Nina, Holger), (Gertrud, Holger), (Katja, Nina)\} \cup \{\text{dazu sym. Tupel}\}$
- dann ist $R^0 = \{(Martin, Martin), \dots, (Holger, Holger)\}$
- und $R^1 = R$ und

Reflexiv-transitive Hülle



Anschauliches Beispiel: StudiVZ

- $R \subseteq M \times M$ sei die „ist-befreundet-mit“-Relation.
- $M = \{\text{Gertrud, Holger, Lars, Katja, Martin, Nina}\}$
- $R = \{(\text{Martin, Holger}), (\text{Lars, Katja}), (\text{Nina, Holger}), (\text{Gertrud, Holger}), (\text{Katja, Nina})\} \cup \{\text{dazu sym. Tupel}\}$
- dann ist $R^0 = \{(\text{Martin, Martin}), \dots, (\text{Holger, Holger})\}$
- und $R^1 = R$ und
- $R^2 = \{(\text{Martin, Nina}), (\text{Martin, Gertrud}), (\text{Martin, Martin}), (\text{Lars, Nina}), (\text{Lars, Lars}), (\text{Nina, Gertrud}), (\text{Nina, Martin}), (\text{Nina, Nina}), (\text{Nina, Lars}), (\text{Katja, Katja}), (\text{Katja, Holger}), (\text{Gertrud, Gertrud}), (\text{Gertrud, Martin}), (\text{Gertrud, Nina}), (\text{Holger, Holger}), (\text{Holger, Katja})\}$
- $R^* = ?$

Reflexiv-transitive Hülle



Anschauliches Beispiel: StudiVZ

- $R \subseteq M \times M$ sei die „ist-befreundet-mit“-Relation.
- $M = \{\text{Gertrud}, \text{Holger}, \text{Lars}, \text{Katja}, \text{Martin}, \text{Nina}\}$
- $R = \{(\text{Martin}, \text{Holger}), (\text{Lars}, \text{Katja}), (\text{Nina}, \text{Holger}), (\text{Gertrud}, \text{Holger}), (\text{Katja}, \text{Nina})\} \cup \{\text{dazu sym. Tupel}\}$
- dann ist $R^0 = \{(\text{Martin}, \text{Martin}), \dots, (\text{Holger}, \text{Holger})\}$
- und $R^1 = R$ und
- $R^2 = \{(\text{Martin}, \text{Nina}), (\text{Martin}, \text{Gertrud}), (\text{Martin}, \text{Martin}), (\text{Lars}, \text{Nina}), (\text{Lars}, \text{Lars}), (\text{Nina}, \text{Gertrud}), (\text{Nina}, \text{Martin}), (\text{Nina}, \text{Nina}), (\text{Nina}, \text{Lars}), (\text{Katja}, \text{Katja}), (\text{Katja}, \text{Holger}), (\text{Gertrud}, \text{Gertrud}), (\text{Gertrud}, \text{Martin}), (\text{Gertrud}, \text{Nina}), (\text{Holger}, \text{Holger}), (\text{Holger}, \text{Katja})\}$
- $R^* = ?$ Ist R^* eine Äquivalenzrelation?

Relationen graphisch



Ihr seid dran...

- 1 Überlegt euch, wie eine Relation graphisch aussehen könnte. Zeigt ein Beispiel mit mindestens 4 verschiedenen Elementen
- 2 Wie sieht nun graphisch die reflexiv-transitive Hülle aus?

Relationen graphisch



Ihr seid dran...

- 1 Überlegt euch, wie eine Relation graphisch aussehen könnte. Zeigt ein Beispiel mit mindestens 4 verschiedenen Elementen
- 2 Wie sieht nun graphisch die reflexiv-transitive Hülle aus?

mögliche Darstellung

- Relation als Pfeile von Element zu Element
- Relation als Matrix, d.h. wenn xRy ist Feld $[x,y] == 1$

- 1 Aufgabenblatt 4
- 2 Aufgabenblatt 5
- 3 Kontextfreie Grammatiken
- 4 Relationen
- 5 Reflexiv-transitive Hülle
- 6 Abschluss**

Zum Schluss...



Was ihr nun wissen solltet!

Zum Schluss...



Was ihr nun wissen solltet!

- Was sind Grammatiken?

Zum Schluss...



Was ihr nun wissen solltet!

- Was sind Grammatiken?
- Was lässt sich aus ihnen ableiten?

Zum Schluss...



Was ihr nun wissen solltet!

- Was sind Grammatiken?
- Was lässt sich aus ihnen ableiten?

Ihr wisst was nicht?

Stellt **jetzt** Fragen!

