

# Kapitel 03:

## Relationen und Mengen

Grundlage: Inhetveen,

Logik - Eine dialog-orientierte Einführung, Kapitel 4 & 7.1



Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg  
Department Informatik

1

## Ausblick: Kapitel 03

### • Lernziele:

- Was sind Relationen?  
(grundlegend für die Logikprogrammierung und für Datenbanken)
- Was bedeutet Abstraktion?  
(zentral für die Informatik)
- Was ist die logische Basis für Mengen?  
(Grundlagen der Mathematik)

2

# Inhalt

- Relationen
  - Relationenprodukte
- Gleichheit und Abstraktion
- Kennzeichnungen
- Mengen

# Relationen

- Art von Elementaraussagen, die zwei oder mehr Eigennamen (**Nominatoren**) zur korrekten Bildung erfordern.
- **Beispiele:**
  - Hänsel und Gretel sind Geschwister.
  - Wittgenstein war Schüler von Russell.
  - "Winnetou" ist spannender als die "Principia mathematica".
  - Frege ist der Autor der "Begriffsschrift".
  - Erlangen liegt zwischen Nürnberg und Bamberg.
  - 5 verhält sich zu 7 wie 15 zu 21.

# Relationen

- **Ersetzen** wir die Eigennamen durch **Variablen**, so gelangen wir zu mehrstelligen Aussageformen, die man auch **Relationen** nennt:
  - geschwister(x1, x2) : zweistellige Relation
  - schüler\_von(x1, x2) : zweistellige Relation
  - liegt\_zwischen(x1, x2, x3) : dreistellige Relation
  - etc.
- **Schema** einer zweistelligen Relation: R(x,y)
  - Jeder Vergleich benutzt eine solche Relation:
    - höher\_als, besser\_als, ...
  - räumliche und zeitliche Beziehungen,
  - Verwandtschaftsbeziehungen, etc.

5

# Relationen

- Relationen haben unterschiedliche Eigenschaften, z.B.:
  - **Vertauschbarkeit** der Argumente
    - "Fürth liegt neben Nürnberg." - Vertauschen **möglich**
    - "Abaelard lebte vor Frege." - Vertauschen **nicht möglich**
- **Definition:** Eine zweistellige Relation R(x,y) heißt **symmetrisch**, wenn für sie gilt:
$$\bigwedge_x \bigwedge_y (R(x,y) \rightarrow R(y,x))$$
- Vertauschung der Argumente bei **nicht** symmetrischen Relationen möglich?

6



# Relationen

- Bei Relationen, die die Definition der symmetrischen Relation **nicht** erfüllen, sind **zwei Fälle** zu unterscheiden:
  1. Die Vertauschung der Argumente in einer wahren Relationsaussage führt zu einer **falschen**, z.B.
    - "Aristoteles war Schüler von Platon." ist wahr, die Umkehrung falsch
    - "Nürnberg liegt nördlich von München."

9

# Relationen

2. Manchmal führt die Vertauschung der Argumente zu **Unsinn** oder zu einer Relationsaussage, von der **nicht** schon **feststeht**, ob sie wahr oder falsch ist, z.B.
  - "Frege ist Autor der Begriffsschrift." ist wahr, "Die Begriffsschrift ist Autor von Frege." ist Unsinn.
  - Wenn "Romeo liebt Julia." wahr ist, ist über "Julia liebt Romeo." noch gar nichts gesagt.
  - Wenn "Peter ist Bruder von Helge." wahr ist, kann "Helge ist Bruder von Peter." wahr sein, wenn Helge männlich ist...

10

# Relationen

- Für Relationen der **ersten** Art gibt es die Bezeichnung:
- **Definition:** Eine Relation  $R(x,y)$  heißt **asymmetrisch**, wenn gilt:

$$\bigwedge_x \bigwedge_y (R(x,y) \rightarrow \neg R(y,x))$$

- Mit der Definition der konversen Relationen (F. 7) ergibt sich unmittelbar:

$$R(x,y) \text{ ist asymmetrisch, dann gilt : } (R(x,y) \rightarrow \neg \tilde{R}(x,y))$$

- **Definition:** Eine Relation  $R(x,y)$  heißt **antisymmetrisch**, wenn gilt:

$$\bigwedge_x \bigwedge_y (R(x,y) \wedge R(y,x) \rightarrow x=y)$$

11

## Relationen: Relationenprodukte

- **Idee:** Einführung "neuer" Relationen durch Zurückführung auf schon bekannte.
  - **Beispiel: "Vatersvater"** für "Großvater väterlicherseits" lässt erkennen, dass zu einem Verständnis von "Großvater von" im Prinzip genügt, die **Relation** "Vater von" verstanden zu haben.
  - **Zusammensetzung:** "Peter ist Großvater väterlicherseits von Paul" trifft zu, wenn Peter einen Sohn hat, der **zugleich** Vater von Paul ist:

$$\bigvee_x (\text{vater\_von}(\text{Peter}, x) \wedge \text{vater\_von}(x, \text{Paul}))$$

- Zur Bildung von **Relationenprodukten** nehmen wir **zwei (zweistellige) Relationen** und binden in ihrer Konjunktion je eine Variable jeder Relation durch einen gemeinsamen Existenzquantor. Beachte Reihenfolge der Argumente!

12

## Relationen: Relationenprodukte

- **Definition:** Seien  $R(x_1, x_2)$  und  $S(x_3, x_4)$  zwei Relationen. Das **(2,3)-Produkt von R und S** wird definiert als die zweistellige Relation:

$$R \circledast_3 S(x_1, x_4) \iff \bigvee_z (R(x_1, z) \wedge S(z, x_4))$$

(analog werden die drei anderen kombinatorisch möglichen Produkte definiert)

- Für den **Spezialfall  $R = S$** , also das (2,3)-Produkt von R mit sich selbst, schreibt man auch kurz  **$R^2$**
- Weil das Relationenprodukt mit einer Konjunktion definiert und das Aussageschema **allgemeingültig** ist, gilt der
- **Satz:** Das Relationenprodukt ist **schwach kommutativ**, d.h.

$$R \circledast_3 S(x, y) = S \circledast_4 R(y, x)$$

13

## Relationen: Relationenprodukte

- **Satz:** Das Relationenprodukt ist **assoziativ**:

$$(R \circledast S) \circledast T = R \circledast (S \circledast T)$$

- deshalb kann man bei mehrfachen Produkten die Klammern weglassen.
- Auch die allgemeine Potenzschreibweise ist eindeutig.

- **Satz (Konversionsregel):**  $\widetilde{R \circledast S} = \widetilde{S} \circledast \widetilde{R}$

- **Beweis:**
$$\begin{aligned}\widetilde{R \circledast S} &= R \circledast S(y, x) \\ &= \bigvee_z (R(y, z) \wedge S(z, x)) \\ &= \bigvee_z (\widetilde{R}(z, y) \wedge \widetilde{S}(x, z)) \\ &= \bigvee_z (\widetilde{S}(x, z) \wedge \widetilde{R}(z, y)) \\ &= \widetilde{S} \circledast \widetilde{R}(x, y)\end{aligned}$$

14

# Relationen: Relationenprodukte

• **Satz (Konversionsregel):**  $\widetilde{R \odot S} = \widetilde{S} \odot \widetilde{R}$

• **Beweis:**

$$\begin{aligned}\widetilde{R \odot S} &= R \odot S(y, x) \\ &= \bigvee_z (R(y, z) \wedge S(z, x)) \\ &= \bigvee_z (\widetilde{R}(z, y) \wedge \widetilde{S}(x, z)) \\ &= \bigvee_z (\widetilde{S}(x, z) \wedge \widetilde{R}(z, y)) \\ &= \widetilde{S} \odot \widetilde{R}(x, y)\end{aligned}$$

• Damit kann man leicht zeigen, dass das Produkt einer Relation mit ihrer Konversen immer eine symmetrische Relation ist:

$$\widetilde{R \odot \widetilde{R}} = \widetilde{\widetilde{R} \odot R} = R \odot \widetilde{R}$$

15

## Gleichheit und Abstraktion

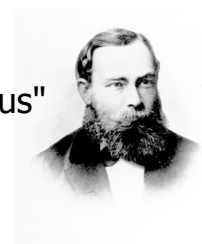
• Leibniz (1646–1716):  
"Prinzip der Identität des Ununterscheidbaren"



- Zwei Namen (Nominatoren) benennen **denselben Gegenstand**, wenn sie in jedem wahren Satz, der sie enthält, füreinander eingesetzt werden können, **ohne** dass sich an der **Wahrheit** des Satzes etwas **ändert**. (falsch wird)
- D.h.: Zwei Gegenstände A, B sind **identisch**, wenn es **keinen Satz** gibt, mit dem sie sich **unterscheiden** lassen, der also für A zutrifft und für B nicht.

• Frege (1848–1925):

- **Beispiel** "Morgenstern" – "Abendstern" – "Venus"



16

# Gleichheit und Abstraktion

- **Definition: Identität**

$$A \equiv B \Leftrightarrow \Lambda_p(P(A) \leftrightarrow P(B))$$

- Hier wird über eine Variable für Aussagen **P** quantifiziert:  
**indefiniten** Quantor! (zweite Stufe, „second order“)

- **Eigenschaften der Identität:**

- **Reflexivität:**  $A \equiv A$

- **Symmetrie:**  $A \equiv B \leftrightarrow B \equiv A$

- folgt direkt aus Definition mit Symmetrie der Konjunktion  
 $A \wedge B \leftrightarrow B \wedge A$

- **Transitivität:**  $(A \equiv B \wedge B \equiv C) \rightarrow A \equiv C$

17

# Gleichheit und Abstraktion

- **Definition:** Eine zweistellige Relation **xRy** heißt **Äquivalenzrelation**, wenn gilt:

1. Reflexivität  $\Lambda_x xRx$

2. Symmetrie  $\Lambda_x \Lambda_y xRy \rightarrow yRx$

3. Transitivität  $\Lambda_x \Lambda_y \Lambda_z (xRy \wedge yRz) \rightarrow xRz$

- Die **Identität** ist also eine **Äquivalenzrelation** ("gleichwertig")

18

# Gleichheit und Abstraktion

- Weitere **Beispiele** für **Äquivalenzrelationen**:
  - die zwischen Wörtern einer Sprache erklärte Relation der **Synonymie**,
  - die in der euklidischen Geometrie zwischen Geraden erklärte Relation der **Parallelität**,
  - die **zwischen Aussagen** erklärte Relation  $A \leftrightarrow B$  ("Sachverhaltsgleichheit").

19

# Gleichheit und Abstraktion

- Äquivalenzrelation: **Gegenbeispiele**
  - Die zwischen **Wörtern** einer Sprache erklärte Relation der (orthographischen) **Verschiedenheit**: nicht reflexiv;
  - Die in der euklidischen Geometrie zwischen **Geraden** erklärte Relation der **Orthogonalität**: weder reflexiv noch transitiv;
  - Die zwischen **Menschen** erklärte Relation, **Zeitgenosse** zu sein: nicht transitiv;
  - Die zwischen Aussagen erklärte Relation der **Implikation**  $A \prec B$ : nicht (immer) symmetrisch.
- Äquivalenzrelation ist Basis für den Grundbegriff der **Abstraktion**
  - Einführung nach Frege und Paul Lorenzen (1915–1994)



20

## Abstraktion

- Sei ein Vorrat an **Dingen** gegeben, zwischen denen eine **Äquivalenzrelation** erklärt ist; Notation:  $x \sim y$
- Besteht die Relation zwischen zwei der Dinge  $a, b$ , so sollen diese **in gewisser Hinsicht gleich** sein – **nicht identisch**, aber eine gleiche, explizit benennbare **Eigenschaftsausprägung** besitzen:

$$\tilde{a} = \tilde{b} \iff a \sim b$$

- Für diese Gleichheit gilt aber eine **abgeschwächte** Form des (Leibnizschen) **Identitätsprinzips** ...
- **Definition:** Ist  $\sim$  eine Äquivalenzrelation und  $P(x)$  eine Aussageform, so heißt  $P$  **invariant bzgl.  $\sim$**  (kurz:  $\sim$ -invariant), wenn gilt:

$$\bigwedge_a \bigwedge_b (a \sim b \rightarrow (P(a) \leftrightarrow P(b)))$$

21

## Abstraktion

- **Bem.:** Aus der Definition der Äquivalenzrelation folgt, dass sie in beiden Argumenten  $\sim$ -invariant ist.
- Mit der Einschränkung auf  $\sim$ -invariante Aussageformen gilt:

$$\tilde{a} = \tilde{b} \iff \bigwedge_p (P \sim\text{-invariant} \rightarrow (P(a) \leftrightarrow P(b)))$$

- Wir erhalten für die neuen "Gegenstände"  $\tilde{a}, \tilde{b}$  ein **modifiziertes** Identitätsprinzip – damit können wir überhaupt von "Gegenständen" sprechen ("... als ob ...": Abstrakta sind **fiktiv**, nicht konkret).

22

# Abstraktion

- **Beispiel:** Marktsituation.
  - Äquivalenzrelation: Gleichheit bzgl. des (**Tausch-**) **Werts**.
  - Dieser Wert ist ein **abstrakter Gegenstand**, der von einem konkreten Gegenstand **repräsentiert** wird (ohne den es ihn gar nicht gibt).
  - **Unter allen** konkreten Gegenständen mit dem **gleichen** Wert kann **jeder** als Repräsentant gewählt werden.
  - In dieser Weise von Werten zu sprechen heißt, weiterhin von **konkreten** Waren zu sprechen, allerdings eingeschränkt auf solche Aussagen, die bzgl. ihrer **Austauschbarkeit invariant** sind.
  - Ein Wort wie "Wert" heißt in dieser Verwendung **Abstraktor**

23

# Abstraktion

- **Abstraktoren** spielen eine fundamentale Rolle in den Wissenschaften und insbesondere in der Informatik (und auch in der Alltagssprache...):
  - **Zahl, Funktion, Begriff, Sachverhalt**, ... lassen sich als Abstraktoren rekonstruieren.
- **Vollständige Rekonstruktion:**
  1. **Identifikation** der konkreten Gegenstände, die den abstrakten Gegenstand repräsentieren;
  2. Angabe einer **Äquivalenzrelation**, bezüglich der **invariant** geredet wird.
  3. Überprüfung, ob das als Abstraktor zu rekonstruierende Wort im jeweiligen **Kontext** eine solche **invariante Verwendung** anzeigt.
- Abstraktion ist ein **logischer** Prozess des invarianten Redens, d.h. eine **Operation mit Aussagen**, und nicht ein irgendwie psychologisch zu erklärendes Verfahren.

24

## Abstraktion

- **Beispiel:** "5 ist eine Primzahl."  $\leftrightarrow$  "Die Zahl 5 ist prim."
- Die Rede von Zahlen soll als **abstrakte** Rede rekonstruiert werden, d.h. "Zahl" ist ein **Abstraktor**, der auf eine **invariante Rede** hinweist.
- **Repräsentanten:** Zahlen wurden zum Zählen erfunden, also z.B. **Strichlisten**; diese können benannt werden (Schritt 1).
- Um welche Äquivalenzrelation geht es bei der invarianten Rede?
  - Operational definierte Relation "gleichlang":  
**Längenvergleich** durch simultanes Abhaken – dazu muss man nicht zählen! (Schritt 2)
  - **Prädikator** "unzerlegbar" (prim) auf folgende Weise:  
Jede Strichliste kann in **Teillisten** zerlegt werden.

25

## Abstraktion

Dabei trivial, so dass

(a) jeder Teil nur **einen** Strich enthält, oder

(b) in nur **einen Teil**, der die Gesamtliste enthält.

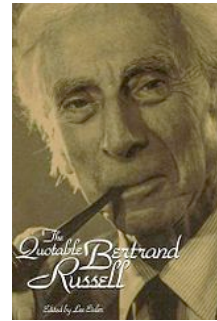
Ein Strichliste heißt **unzerlegbar**, wenn sie nicht anders als trivial in Teillisten zerlegt werden kann, die paarweise **gleichlang** sind.

- **Unzerlegbarkeit** einer Strichliste ist **invariant** bzgl. Äquivalenzrelation **gleichlang** (Schritt 3).  
**Beispiel:** IIIII (5); Gegenbeispiele: IIIII (6), IIIIIIII (9)
- Benennung der Strichlisten... Zahlwörter und Zahlenzeichen
- Das Zählzeichen IIIII (5) und jede dazu gleichlange Strichliste ist **unzerlegbar**.
- "Die Zahl 5 ist prim": als **abstrakter Satz** über Zählzeichen rekonstruiert.

26

## Kennzeichnungen

- Heterogene Verwendungsarten des **bestimmten Artikels**:
- Der Mensch ... ; Die Sonne ... ; Das Reden ... ; Das Rot ... ; Das Gute ... ; Das Gesagte ... ; Das Jetzt ... ; Das Woher ... ; Das Nichts ...
- Bertrand Russell (1872–1970): "Descriptions"  
Mit dem **bestimmten Artikel** gebildete Ausdrücke, sofern sie in einem Satz an der **Stelle eines Namens** stehen, sind so zu ersetzen, dass der neu gebildete Ausdruck sich als **Ausgangsbehauptung** verstehen lässt...



27

## Kennzeichnungen

- **Beispiele:**
- "Der Autor des Tractatus logico-philosophicus starb 1951 in Cambridge."  
**Zutreffende** Behauptung, da es einen Text mit diesem Titel gibt und da sein Autor Ludwig Wittgenstein ist.
- "Der Autor der Antigone war Grieche."  
**Nicht korrekt**, da der mit dem bestimmten Artikel gebildete Ausdruck nicht auf **genau einen** Gegenstand verweist.  
(Es gibt mehrere Werke mit dem Titel)

28

# Kennzeichnungen

- Auszeichnung eines bestimmten Gebrauchs des **bestimmten Artikels**:
  - **Existenz** und **Eindeutigkeit** als Bedingungen an eine korrekt gebildete Aussage, die einen mit dem **bestimmten Artikel** gebildeten Ausdruck an der Stelle eines Namens (**Nominator**) enthält.
- **Notation**:  $\iota_x P(x)$  "Dasjenige x mit der Eigenschaft P(x)"
- Russells Vorschlag:
$$A(\iota_x P(x)) \iff \bigvee_x (P(x) \wedge A(x) \wedge (\bigwedge_y P(y) \rightarrow y=x))$$
  1. Existenz
  2. Erfüllung der Aussageform A(y)
  3. Eindeutigkeit

29

# Mengen

- In der modernen Mathematik wird der Begriff "**Menge**" als sog. **undefinierter Grundbegriff** benutzt, ebenso die Relation "**Element\_von**".  
Beispiel:  $[0,1] = \{x \in \mathbb{R} \mid 0 \leq x \leq 1\}$   
Motivation erfolgt zumeist mittels:
- "**Naive Mengenlehre**"
  - geht zurück auf Georg Cantor (1845–1918):  
Eine Menge ist "eine Zusammenfassung von bestimmten wohl unterschiedenen Objekten der Anschauung oder des Denkens, welche die Elemente der Menge genannt werden, zu einem Ganzen" (1877)
  - führt zu **Antinomien** (Russell)
  - später: "Axiomatisierungen" (insbesondere ZFC nach Zermelo-Fraenkel), die jedoch Logik voraussetzen!  
(s. Artikel "Set Theory" in der "Stanford Encyclopedia of Philosophy")
- Die Rede von Mengen läßt sich mit unseren logischen Hilfsmitteln leicht auf eine **feste Basis** bringen.

30

# Mengen

- **Definition:**

Zwei Aussageformen  $A(x)$  und  $B(x)$  heißen **extensional gleich**, wenn jede zulässige Ersetzung von  $x$  beide erfüllt oder beide nicht erfüllt, kurz:

$$A(x) \cong B(x) \iff \bigwedge_x (A(x) \leftrightarrow B(x))$$

- Seien z.B.  $A(x) \iff 0 \leq x \leq 1$  und  $B(x) \iff 0 \leq x^3 \leq 1$   
Dann gilt:  $A(x) \cong B(x)$
- Die extensionale Gleichheit ist eine **Äquivalenzrelation** (Übung)
- Daher: Einführung von **Menge** als Abstraktor, der auf eine bzgl. der extensionalen Gleichheit invariante Rede über **Aussageformen** hinweist.
- Notation:  $\{ x \mid A(x) \}$  ("Operatorschreibweise":  $\{.\mid.\}$ )

31

# Mengen

- **Definition:** Elementrelation  $a \in \{x \mid A(x)\} \iff A(a)$
- Ist eine Aussageform unerfüllbar, so repräsentiert sie die **leere Menge**:

$$\emptyset \iff \{x \mid x \neq x\}$$

- **Definition:** (Standardoperationen mit Mengen)
  - **Durchschnitt:**  $\{x \mid A(x)\} \cap \{x \mid B(x)\} \iff \{x \mid A(x) \wedge B(x)\}$
  - **Vereinigung:**  $\{x \mid A(x)\} \cup \{x \mid B(x)\} \iff \{x \mid A(x) \vee B(x)\}$
  - **Komplement:**  $\overline{C} \{x \mid A(x)\} \iff \{x \mid \neg A(x)\}$
- **Definition:** Relation **Teilmenge\_von**  
 $\{x \mid A(x)\} \subseteq \{x \mid B(x)\} \iff \bigwedge_y (y \in \{x \mid A(x)\} \rightarrow y \in \{x \mid B(x)\})$ 
  - d.h.  $\{x \mid A(x)\} \subseteq \{x \mid B(x)\} \iff \bigwedge_x (A(x) \rightarrow B(x))$

32

# Mengen

- **Definition:** (weitere Operationen der "Mengenalgebra")

- **Mengendifferenz:**  $\{x|A(x)\} \setminus \{x|B(x)\} \equiv \{x|A(x) \wedge \neg B(x)\}$

- **Symmetrische Mengendifferenz:**

- $\{x|A(x)\} \Delta \{x|B(x)\} \equiv (\{x|A(x)\} \setminus \{x|B(x)\}) \cup (\{x|B(x)\} \setminus \{x|A(x)\})$

- **Mengengleichheit:**  $\{x|A(x)\} = \{x|B(x)\} \leftrightarrow A(x) \equiv B(x)$

- **Sätze** der Mengenalgebra:

$$\{x|A(x)\} \Delta \{x|A(x)\} = \emptyset$$

$$\{x|A(x)\} \Delta \{x|B(x)\} = \{x|B(x)\} \Delta \{x|A(x)\}$$

$$\{x|A(x)\} \Delta (\{x|B(x)\} \Delta \{x|C(x)\}) = (\{x|A(x)\} \Delta \{x|B(x)\}) \Delta \{x|C(x)\}$$

- **Beweise:** Ergeben sich unmittelbar aus der Reformulierung in der Sprache der Logik (Übung!)

33

# Mengen

- Die Beziehung zwischen einer Menge  $S = \{x | A(x)\}$  und der Aussage  $A(x)$  heißt auch "**Darstellung**": " $A(x)$  stellt  $S$  dar".

- Die auf die vorgestellte Weise eingeführten Mengen heißen **prädikativ**;

- **zuerst** werden die Aussagen gebildet, danach können **Mengenvariablen** für die durch diese Aussagen dargestellten Mengen eingeführt werden;

- in  $A(x)$  dürfen Mengenvariablen vorkommen, allerdings sind dann ggf. Mengenvariablen einer **höheren Sprachschicht** einzuführen, um Antinomien zu vermeiden (Russellsche Antinomie).

- **Endliche Mengen:**

Aufzählung von Gegenständen (Nominatoren) in **Listen**  $a_1, a_2, \dots, a_n$ ; die Äquivalenzrelation ist durch die Transformationen Entdopplung und Umordnung gegeben;

die Anzahl bleibt dabei **invariant**.

Daraus entstehen endliche Mengen durch **Abstraktion**.

Statt  $\{x | x=a_1 \vee x=a_2 \vee \dots \vee x=a_n\}$

schreibt man kurz auch  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ .

34