

# Einführung in die Informatik 2

– Mathematische Grundbegriffe –

Sven Kosub

AG Algorithmik/Theorie komplexer Systeme  
Universität Konstanz

<http://www.inf.uni-konstanz.de/algo/lehre/ss08/info2>

Sommersemester 2008

- (mathematischer) Begriff der Menge fundamental für nahezu alle Gebiete der Informatik
- verwenden intuitiven Mengenbegriff (daher auch „naive Mengenlehre“)
- Menge nach Georg Cantor (1895):

*Unter einer „Menge“ verstehen wir jede Zusammenfassung  $M$  von bestimmten, wohlunterschiedenen Objekten  $m$  unserer Anschauung oder unseres Denkens (welche die „Elemente“ von  $M$  genannt werden) zu einem Ganzen.*

- Wieso **naiv**?
  - Was ist die „die Menge aller Mengen“?
  - Was ist „die Menge aller Mengen, die sich nicht selbst als Element enthalten“?
  - Ausweg: **Typentheorie** (Russell), **axiomatische Mengenlehre** (Zermelo-Fraenkel-Axiome)

## Darstellung von Mengen

- **extensional**: Angabe aller Elemente der Menge

$$\{x_1, x_2, x_3, \dots\}$$

- **intensional**: Angabe eines definierenden Ausdrucks  $E$

$$\{x \mid E(x)\}$$

- $\{1, 3, 5, 7, 9\}$
- $\{x \mid x \text{ ist eine natürliche Zahl und } x \text{ ist ungerade und } x < 10\}$
- Menge, die kein Element enthält, heißt **leere Menge** und wird mit  $\emptyset$  bezeichnet

- bei extensionaler Darstellung spielt Reihenfolge der Elemente keine Rolle, d.h.

$$\{1, 3, 5, 7, 9\} \quad \text{und} \quad \{5, 7, 3, 1, 9\}$$

beschreiben dieselbe Menge

sonst: Folgen oder Tupel

- Anzahl des Vorhandenseins eines Elementes irrelevant, d.h.

$$\{1, 3, 3, 5, 5, 5, 7, 9, 9, 9\}$$

beschreibt auch dieselbe Menge

sonst: Multimenge

- $e \in A$  steht für „Objekt  $e$  ist Element von  $A$ “
- Anzahl der Elemente von  $A$  heißt **Mächtigkeit** bzw. **Kardinalität** von  $A$ , symbolisch:  $\|A\|$ ,  $|A|$ ,  $\#A$

**beachte:** mehrfach dargestellte Element werden nur einmal gezählt, d.h.

$$\|\{1, 3, 3, 1, 5, 5, 7, 5, 9, 3, 9, 9, 7\}\| = 5$$

- leere Menge hat Kardinalität 0, d.h.  $\|\emptyset\| = 0$

## Mengenvergleiche:

- $A \subseteq B$  steht für:  $A$  ist Teilmenge von  $B$ , d.h. jedes Element von  $A$  ist Element von  $B$
- $A = B$  steht für:  $A$  und  $B$  sind gleich, d.h.  $A \subseteq B$  und  $B \subseteq A$
- $A \subset B$  steht für:  $A$  ist echte Teilmenge von  $B$ , d.h.  $A \subseteq B$ , aber  $A$  und  $B$  sind nicht gleich

## negative Mengenvergleiche:

- $A \not\subseteq B$  steht für:  $A$  ist keine Teilmenge von  $B$ , d.h. mindestens ein Element von  $A$  ist nicht Element von  $B$
- $A \neq B$  steht für:  $A$  und  $B$  sind nicht gleich, d.h.  $A \not\subseteq B$  oder  $B \not\subseteq A$
- $A \not\subset B$  steht für:  $A$  ist keine echte Teilmenge von  $B$ , d.h.  $A \not\subseteq B$  oder  $A = B$
- $e \notin A$  steht für:  $e$  ist nicht Element von  $A$

Potenzmenge von  $A$ :

- Menge aller Teilmengen von  $A$ , symbolisch:  $\mathcal{P}(A), 2^A$
- $B \in \mathcal{P}(A)$  genau dann, wenn  $B \subseteq A$

Fakten:

- Es gilt stets  $\emptyset \in \mathcal{P}(A)$  und  $A \in \mathcal{P}(A)$
- Ist  $A$  endlich, so gilt  $|\mathcal{P}(A)| = 2^{|A|}$

Für  $A = \{0, 1\}$  gilt  $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0, 1\}\}$ .

Grundlegende Operationen auf Mengen  $A$  und  $B$ :

- **Vereinigung:**  $A \cup B =_{\text{def}} \{e \mid e \in A \text{ oder } e \in B\}$
- **Durchschnitt:**  $A \cap B =_{\text{def}} \{e \mid e \in A \text{ und } e \in B\}$
- **Differenz:**  $A \setminus B =_{\text{def}} \{e \mid e \in A \text{ und } e \notin B\}$

- $\{1, 2\} \cup \{2, 3\} = \{1, 2, 3\}$
- $\{1, 2\} \cap \{2, 3\} = \{2\}$
- $\{1, 2\} \setminus \{2, 3\} = \{1\}$

- bezüglich fester Grundmenge  $M$  wird  $\bar{A}$  für  $M \setminus A$  verwendet
- **de Morgan'sche Regeln:**

$$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$$
$$\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$$

- $A$  und  $B$  heißen **disjunkt**, wenn  $A \cap B = \emptyset$  gilt

- $A \times B =_{\text{def}} \{(a, b) \mid a \in A \text{ und } b \in B\}$  heißt (kartesisches) Produkt von  $A$  und  $B$
- $A_1 \times \cdots \times A_n =_{\text{def}} \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i\}$  heißt verallgemeinertes Produkt von  $A_1, \dots, A_n$
- Elemente des Produktes von  $n$  Mengen heißen  $n$ -Tupel
- spezielle Bezeichnung für  $n$ -Tupel:
  - Paare für  $n = 2$
  - Tripel für  $n = 3$
  - Quadrupel für  $n = 4$

Fakt: Für endliche Mengen  $A_1, \dots, A_n$  gilt

$$\|A_1 \times \cdots \times A_n\| = \|A_1\| \cdot \cdots \cdot \|A_n\|$$

- Jede Teilmenge  $R \subseteq A_1 \times \cdots \times A_n$  heißt **Relation**
- Relationen modellieren Beziehungen zwischen Objekten
- Relationen werden oft als Tabellen dargestellt

Für  $A_1 = \{a, b, c\}$ ,  $A_2 = \{1, 2\}$  und  $A_3 = \{\%, \$\}$  könnte Relation gegeben sein als:

$a$	1	%
$a$	1	\$
$b$	2	\$

- **binäre Relationen**, d.h. zweistellige Relation, werden als Graphen dargestellt

- binäre Relationen über Grundmenge  $A$  können zum Ordnen von  $A$  verwendet werden
- $R \subseteq A \times A$  heißt **Halbordnung** (partielle Ordnung), falls für beliebige Elemente  $a, b, c \in A$  gilt
  - **Reflexivität:**  $(a, a) \in R$
  - **Transitivität:** wenn  $(a, b) \in R$  und  $(b, c) \in R$ , dann ist  $(a, c) \in R$
  - **Antisymmetrie:** wenn  $(a, b) \in R$  und  $(b, a) \in R$ , dann ist  $a = b$
- Halbordnung  $R \subseteq A \times A$  heißt **Ordnung** (totale Ordnung, lineare Ordnung), falls zusätzlich gilt
  - **Totalität:**  $(a, b) \in R$  oder  $(b, a) \in R$
- für Halbordnung  $R$  schreiben wir Paare  $(a, b) \in R$  auch als  $a \leq_R b$
- für Halbordnung  $R \subseteq A \times A$  heißt  $(A, \leq_R)$  **partiell geordnete Menge**
- für Ordnung  $R \subseteq A \times A$  heißt  $(A, \leq_R)$  **total geordnete Menge**

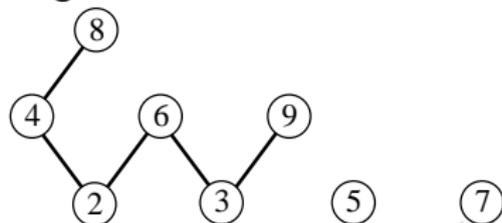
- $(\mathbb{R}, \leq)$  und  $(\mathbb{N}, \leq)$  sind total geordnete Mengen
- $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$  ist für alle Mengen  $A$  eine partiell geordnete Menge
- Auf  $\{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$  betrachten wir die Relation

$$R =_{\text{def}} \{(x, y) \mid (x, y) \in A \text{ und } x \text{ teilt } y\}$$

Dann ist  $R$  eine Halbordnung mit folgender Extension:

$$R = \{ (2, 2), (2, 4), (2, 6), (2, 8), (3, 3), (3, 6), (3, 9), \\ (4, 4), (4, 8), (5, 5), (6, 6), (7, 7), (8, 8), (9, 9) \}$$

Darstellung als Hasse-Diagramm



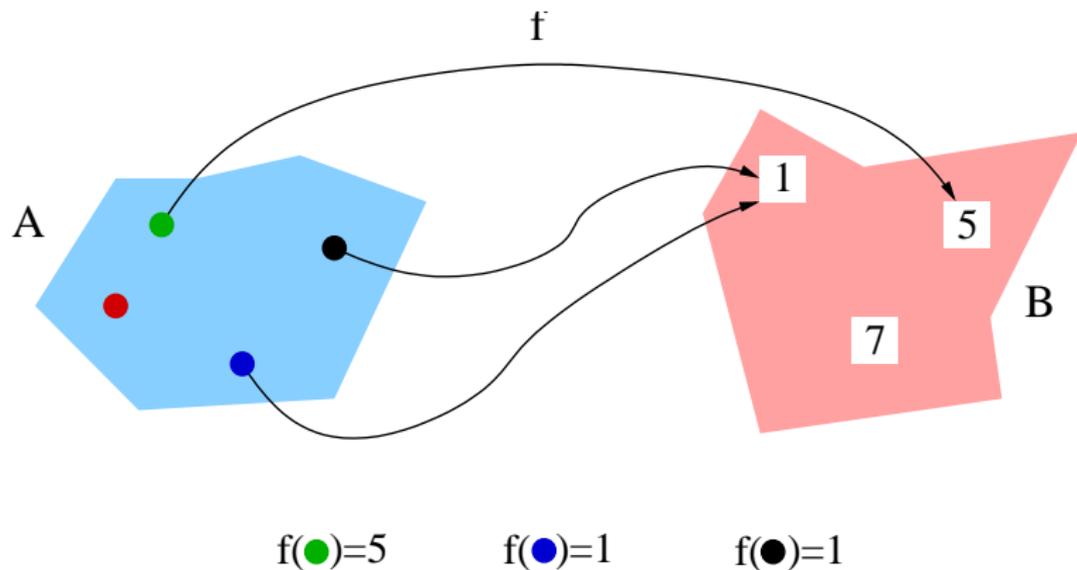
# Äquivalenzrelationen

- Relation  $R \subseteq A \times A$  heißt **symmetrisch**, falls für alle  $a, b \in A$  gilt: Ist  $(a, b) \in R$ , so ist auch  $(b, a) \in R$
- **beachte**: antisymmetrisch ist nicht die Negation von symmetrisch
- Relation heißt **Äquivalenzrelation**, falls sie reflexiv, transitiv und symmetrisch ist

Erreichbarkeitsrelation auf ungerichteten Graphen ist Äquivalenzrelation:

- **Reflexivität**: jeder Knoten erreicht sich selbst über einen Weg der Länge 0
- **Transitivität**: gibt es Weg von Knoten  $u$  zu Knoten  $v$  und gibt es Weg von Knoten  $v$  zu Knoten  $w$ , so gibt es auch Weg von Knoten  $u$  zu Knoten  $w$
- **Symmetrie**: gibt es Weg von  $u$  nach  $v$ , so gibt es Weg von  $v$  nach  $u$  durch Umkehrung der Kantentraversierung

- binäre Relation  $R \subseteq A \times B$  heißt
  - **rechtseindeutig**, falls für jedes  $a \in A$  höchstens ein  $b \in B$  mit  $(a, b) \in R$  existiert
  - **linkseindeutig**, falls für jedes  $b \in B$  höchstens ein  $a \in A$  mit  $(a, b) \in R$  existiert
- rechtseindeutige Relation  $f$  über  $A \times B$  wird als **Funktion von  $A$  nach  $B$**  bezeichnet
- Notation:  $f : A \rightarrow B$  statt  $f \subseteq A \times B$
- Notation:  $f(a) = b$  statt  $(a, b) \in f$
- $A$  heißt **Definitionsbereich** von  $f$
- $B$  heißt **Bildbereich** von  $f$

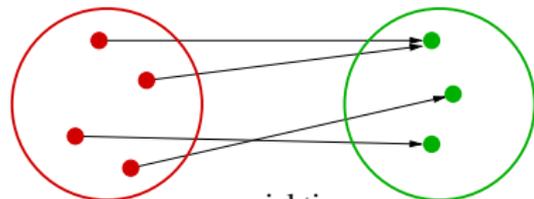


## Eigenschaften von Funktionen:

- $f : A \rightarrow B$  heißt **total**, falls jedem Element  $a \in A$  ein „Bild“  $b \in B$  durch  $f$  zugeordnet wird
- $f : A \rightarrow B$  heißt **partiell**, falls es Elemente ohne Bilder gibt
- manchmal heißen totale Funktionen einfach Funktionen und partielle Funktionen Abbildungen
- $f : A \rightarrow B$  heißt **surjektiv**, falls jedes Element von  $B$  Bild eines Elementes  $a$  ist
- $f : A \rightarrow B$  heißt **injektiv**, falls  $f$  auch linkseindeutig ist
- $f : A \rightarrow B$  heißt **bijektiv**, falls  $f$  sowohl injektiv als auch surjektiv ist  
(**Beachte:** Für bijektive Funktionen existiert eine Umkehrabbildung)

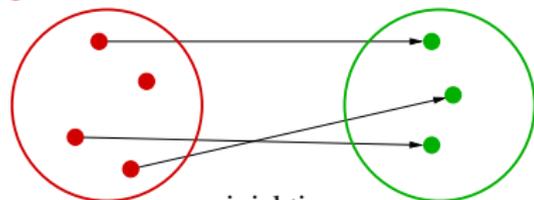
# Funktionen

total



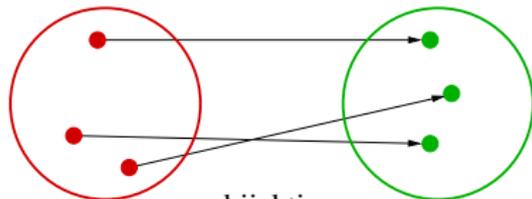
surjektiv

partiell



injektiv

total



bijektiv

## Fakt:

Es sei  $f : A \rightarrow B$  eine Funktion mit  $\|A\| = \|B\| < \infty$ .

Dann sind folgende Aussagen äquivalent:

- 1  $f$  ist bijektiv.
- 2  $f$  is surjektiv.
- 3  $f$  ist injektiv.

Wieso?

- Asymptotik beschreibt das Verhalten von Funktionen im Unendlichen
- asymptotisches Wachstum von Funktionen wird durch die Landau-Symbole  $O, o, \Omega, \omega, \Theta$  ausgedrückt
- Landau-Symbole definieren binäre Relationen auf Funktionen

Im Folgenden betrachten wir totale Funktionen  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_+$

# Asymptotik von Funktionen

- $f \in O(g) \iff_{\text{def}}$  es gibt  $c > 0$  und  $n_0 \in \mathbb{N}$ , so dass  $f(n) \leq c \cdot g(n)$   
für alle  $n \geq n_0$  gilt ( $f$  wächst höchstens so schnell wie  $g$ )
- $f \in \Omega(g) \iff_{\text{def}}$  es gibt  $c > 0$  und  $n_0 \in \mathbb{N}$ , so dass  $f(n) \geq c \cdot g(n)$   
für alle  $n \geq n_0$  gilt ( $f$  wächst mindestens so schnell wie  $g$ )
- $f \in o(g) \iff_{\text{def}}$  für alle  $c > 0$  gibt es  $n_0 \in \mathbb{N}$ , so dass  $f(n) < c \cdot g(n)$   
für alle  $n \geq n_0$  gilt ( $f$  wächst langsamer als  $g$ )
- $f \in \omega(g) \iff_{\text{def}}$  für alle  $c > 0$  gibt es  $n_0 \in \mathbb{N}$ , so dass  $f(n) > c \cdot g(n)$   
für alle  $n \geq n_0$  gilt ( $f$  wächst schneller als  $g$ )
- $f \in \Theta(g) \iff_{\text{def}}$   $f \in O(g) \cap \Omega(g)$  ( $f$  wächst genauso schnell wie  $g$ )

# Asymptotik von Funktionen

- $4n + 9996 \in O(n^2)$  mittels  $c = 1$  und  $n_0 = 102$  (oder  $c = 2$  und  $n_0 = 72$  oder ...)
  - $100n^5 + 200n^4 + n^3 + 1000357n^2 + 7n + 33 = O(n^5)$  mittels  $c = 1000400$  und  $n_0 = 1$
  - $\log^{k+1} n = \Omega(\log^k n)$  mittels  $c = 1$  und  $n_0 = 1$
  - $n^k \in o(n^{k+1})$  mittels  $n_0 = \lceil \frac{1}{c} \rceil$  für  $c > 0$
  - $\log n^k \in \Theta(\log n^{k+1})$
  - $3^n \in \omega(2^n)$
  - $\max\{0, (-1)^n \cdot n^3\}$  und  $n^2$  sind unvergleichbar
- 
- oft wird  $f = O(g)$  an Stelle von  $f \in O(g)$  geschrieben
  - aber Vorsicht:  $f = O(g)$  bedeutet nicht  $g = O(f)$
  - $f = o(g)$  äquivalent zu  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$