

# Diskrete Mathematik

## Zahlenmengen

$\mathbb{N}$	natürliche Zahlen
$\mathbb{N}_0$	natürliche Zahlen mit 0
$\mathbb{Z}$	ganze Zahlen
$\mathbb{Q}$	rationale Zahlen
$\mathbb{R}$	reelle Zahlen
$\mathbb{C}$	komplexe Zahlen

## Aussagenlogik

Aussage	Ein Satz, der entweder wahr (w) oder falsch (f) ist.
Prädikat	Eine Aussage mit Variablen. $n$ -stellige Prädikate.

### Grundidee

Aus gegebenen Prädikaten/Aussagen lassen sich durch Junktoren neue Aussagen bilden. (z. B. Kombinationen mit  $\wedge, \vee, \neg, \Rightarrow, \Leftrightarrow$ ).

### Definitionen

- **Negation:**  $\neg A$  ist genau dann wahr, wenn  $A$  falsch ist. (Doppelte Negation:  $A \Leftrightarrow \neg \neg A$ .)
- **Konjunktion:**  $A \wedge B$  ist wahr genau dann, wenn  $A$  und  $B$  wahr sind. (assoziativ, kommutativ, idempotent)
- **Disjunktion:**  $A \vee B$  ist wahr, wenn mindestens eine der Aussagen wahr ist. (assoziativ, kommutativ, idempotent)
- **Implikation:**  $A \Rightarrow B$  ist äquivalent zu  $\neg A \vee B$ . (Kontraposition:  $A \Rightarrow B \Leftrightarrow \neg B \Rightarrow \neg A$ .)
- **Äquivalenz:**  $A \Leftrightarrow B$  genau dann, wenn  $A \Rightarrow B \wedge B \Rightarrow A$ .

### Wichtige Regeln

- **De Morgan:**  
 $\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$   
 $\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$
- **Distributivität:**  $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$   
 $A \vee (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$
- **Syntaktische Bindung:**  $\neg$  bindet stärker als  $\wedge, \vee$ ; diese binden stärker als  $\Rightarrow, \Leftrightarrow$ .
- **Modus Ponens:** Aus  $A \wedge (A \Rightarrow B)$  folgt  $B$ .
- **Transitivität:** Aus  $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$  folgt  $A \Rightarrow C$ .

### Hinweis zur Redundanz

Jeder Ausdruck mit den Junktoren  $\neg, \wedge, \vee, \Rightarrow$  lässt sich ausschliesslich mit  $\neg$  und  $\vee$  darstellen. z.B.

$$A \wedge B \Leftrightarrow \neg(\neg A \vee \neg B)$$
$$A \vee B \Leftrightarrow \neg(\neg A \wedge \neg B)$$

## Quantoren

Quantoren dienen zur Formalisierung von Aussagen wie:

- $\forall x A(x)$ : Für alle  $x$  gilt  $A(x)$
- $\exists x A(x)$ : Es existiert ein  $x$  mit  $A(x)$

Mehrere gleichartige Quantoren:

$$\forall x, y A(x, y) \quad \text{statt} \quad \forall x \forall y A(x, y)$$

### Eingeschränkte Quantoren

$$\forall x \in M A(x) : \text{Für alle } x \in M \text{ gilt } A(x)$$
$$\exists x \in M A(x) : \text{Es gibt } x \in M \text{ mit } A(x)$$

Auch möglich mit Relationen:

$$\forall x < y A(x) \quad \text{oder} \quad \exists x \leq y A(x)$$

### Als Junktoren

Für endliche Mengen  $M = \{x_1, \dots, x_n\}$  gilt:

$$\forall x \in M A(x) \Leftrightarrow A(x_1) \wedge \dots \wedge A(x_n)$$
$$\exists x \in M A(x) \Leftrightarrow A(x_1) \vee \dots \vee A(x_n)$$

### Als Makros

$$\exists x \in M A(x) \Leftrightarrow \exists x (x \in M \wedge A(x))$$
$$\forall x \in M A(x) \Leftrightarrow \forall x (x \in M \Rightarrow A(x))$$

### Zusammenhang mit Junktoren

$$\neg \forall x A(x) \Leftrightarrow \exists x \neg A(x) \quad \text{und} \quad \neg \exists x A(x) \Leftrightarrow \forall x \neg A(x)$$
$$\forall x (A(x) \wedge B(x)) \Leftrightarrow (\forall x A(x)) \wedge (\forall x B(x))$$
$$\exists x (A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow (\exists x A(x)) \vee (\exists x B(x))$$

### Leere Quantoren

Wenn  $x$  in  $B$  nicht vorkommt:

$$\forall x B \Leftrightarrow B, \quad \exists x B \Leftrightarrow B$$

## Mengen

- **Menge / Element:** Eine Menge fasst mathematische Objekte (Elemente) zu einem Ganzen zusammen. Für Menge  $X$  und Element  $y$  gilt  $y \in X$  bzw.  $y \notin X$ .
- **Aufzählende Schreibweise:**  $\{x_1, \dots, x_n\}$  bezeichnet die Menge, die genau die genannten Elemente enthält. Die leere Menge heisst  $\emptyset$ .
- **Extensionalitätsprinzip:** Zwei Mengen sind genau dann gleich, wenn sie dieselben Elemente haben:

$$A = B \iff \forall x (x \in A \Leftrightarrow x \in B).$$

- **Teilmenge:**  $A \subseteq B$  genau dann, wenn  $\forall x (x \in A \Rightarrow x \in B)$ . Ist  $A \subseteq B$  und  $A \neq B$ , so ist  $A$  eine *echte* Teilmenge, geschrieben  $A \subset B$ .
- **Folgerungen:** Mengen sind ungeordnet; Mehrfachaufzählung desselben Elements ändert die Menge nicht. Für jede Menge  $A$  gilt  $\emptyset \subseteq A$ .

### Eindeutigkeit der leeren Menge

Seien  $e_1, e_2$  leere Mengen. Dann ist für alle  $x$  die Aussage  $x \in e_1$  falsch, also ist die Implikation  $x \in e_1 \Rightarrow x \in e_2$  wahr; somit  $e_1 \subseteq e_2$ . Analog  $e_2 \subseteq e_1$ . Nach Extensionalität folgt  $e_1 = e_2$ .

### Aussonerungsprinzip

Ist  $A$  eine Menge und  $E(x)$  eine Eigenschaft, dann gilt:

$$\{x \in A \mid E(x)\} = \text{Menge aller } x \in A \text{ mit } E(x).$$
$$a \in \{x \in A \mid E(x)\} \iff a \in A \wedge E(a)$$

#### Beispiele:

- Gerade Zahlen:  $\{x \in \mathbb{N} \mid \exists y \in \mathbb{N} (x = 2y)\}$
- Primzahlen:  $\{x \in \mathbb{N} \mid \exists y \in \mathbb{N} (y > 1) \wedge \forall a, b \in \mathbb{N} (ab = x \Rightarrow x = a \vee x = b)\}$

### Ersetzungsprinzip

Ist  $A$  eine Menge und  $t(x)$  ein Ausdruck, so gilt:

$$\{t(x) \mid x \in A\} = \text{Menge aller Werte von } t(x) \text{ mit } x \in A.$$

$$a \in \{t(x) \mid x \in A\} \iff \exists x \in A (a = t(x))$$

#### Beispiele:

- Quadratzahlen:  $\{x^2 \mid x \in \mathbb{N}\}$
- Ungerade Zahlen:  $\{2x + 1 \mid x \in \mathbb{N}\}$
- Rationale Zahlen:  $\{\frac{a}{b} \mid a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0\}$
- Anfangsabschnitte von  $\mathbb{N}$ :  
 $\{\{x \in \mathbb{N} \mid x < y\} \mid y \in \mathbb{N}\}$

### Vereinigung

Die Vereinigung von zwei Mengen beinhaltet genau die Elemente, die in mindestens einer der beiden Mengen enthalten sind:

$$A \cup B := \{x \mid x \in A \vee x \in B\}.$$

### Schnitt

Die Schnittmenge von zwei Mengen beinhaltet genau die Elemente, die in beiden Mengen enthalten sind:

$$A \cap B := \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}.$$

### Allgemeine Vereinigung / Schnitt

Sei  $I$  eine beliebige Indexmenge (z. B.  $I = \{1, 2, \dots, n\}$  oder  $I = \mathbb{N}$ ). Für jedes  $i \in I$  sei  $A_i$  eine Menge.

#### Allgemeine Vereinigung

$x$  gehört zur Vereinigung genau dann, wenn es in *mindestens einer* der Mengen  $A_i$  enthalten ist.

$$\bigcup_{i \in I} A_i := \{x \mid \exists i \in I : x \in A_i\}.$$

#### Allgemeiner Schnitt

$x$  gehört zum Schnitt genau dann, wenn es in *allen* Mengen  $A_i$  enthalten ist.

$$\bigcap_{i \in I} A_i := \{x \mid \forall i \in I : x \in A_i\}.$$

### Differenz

Die Differenz von zwei Mengen beinhaltet genau die Elemente, die in der ersten Menge, aber nicht in der zweiten Menge enthalten sind:

$$A \setminus B := \{x \in A \mid x \notin B\}.$$

### Disjunkte Mengen

Zwei Mengen  $A$  und  $B$  heissen disjunkt, wenn sie keine gemeinsamen Elemente besitzen.

$$A \cap B = \emptyset.$$

### Paarweise disjunkt

Eine Familie von Mengen  $(A_i)_{i \in I}$  heisst paarweise disjunkt, wenn keine zwei verschiedenen Mengen ein gemeinsames Element haben. Es gilt:

$$\forall i, j \in I (i \neq j \Rightarrow A_i \cap A_j = \emptyset).$$

### Wichtige Eigenschaften

Für beliebige Mengen  $A, B, C$  gelten:

- **Idempotenz:**  $A \cup A = A, A \cap A = A$ .
- **Kommutativität:**  $A \cup B = B \cup A, A \cap B = B \cap A$ .
- **Assoziativität:**  $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$  und analog für  $\cap$ .
- **Teilmengen:**  $A \subseteq A \cup B$  und  $A \cap B \subseteq A$ .
- **Distributivität:**

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C),$$

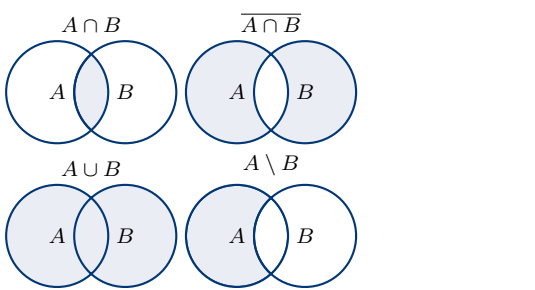
$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C).$$

- **De Morgansche Regeln:**

$$C \setminus (A \cap B) = (C \setminus A) \cup (C \setminus B),$$

$$C \setminus (A \cup B) = (C \setminus A) \cap (C \setminus B).$$

### Venn-Diagramm



### Potenzmenge

Für eine Menge  $A$  bezeichnet die Potenzmenge  $\mathcal{P}(A)$  die Menge aller Teilmengen von  $A$ :

$$\mathcal{P}(A) := \{X \mid X \subseteq A\}$$

#### Beispiele:

$$\mathcal{P}(\{1, 2\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\},$$
$$\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\},$$
$$\mathcal{P}(\{\{a\}\}) = \{\emptyset, \{\{a\}\}\}.$$

#### Eigenschaften:

- $A \in \mathcal{P}(A)$  und  $\emptyset \in \mathcal{P}(A)$ .
- Aus  $A \subseteq B$  folgt  $\mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$ .
- Für die leere Menge gilt  $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\} \neq \emptyset$ .
- $\mathcal{P}(A \cap B) = \mathcal{P}(A) \cap \mathcal{P}(B)$
- $\mathcal{P}(A \cup B) \supseteq \mathcal{P}(A) \cup \mathcal{P}(B)$
- $\mathcal{P}(A)$  einer endlichen Menge mit  $|A| = n$  hat  $|\mathcal{P}(A)| = 2^n$  Elemente.

Tupel

Ein *n*-Tupel ist ein *geordneter* Vektor

(a\_1,...,a\_n).

Der *i*-te Eintrag eines Tupels *a* = (a<sub>1</sub>, ..., a<sub>n</sub>) wird mit *a*[*i*] bezeichnet. Zwei Tupel sind genau dann gleich, wenn sie dieselbe Länge haben und alle entsprechenden Einträge übereinstimmen:

(a\_1,...,a\_n) = (b\_1,...,b\_k) <=> n = k & a\_1 = b\_1 & ... & a\_n = b\_k

Kartesische Produkt

Das kartesische Produkt A<sub>1</sub> × ... × A<sub>n</sub> ist die Menge aller *n*-Tupel, deren Einträge aus den Mengen A<sub>1</sub>, ..., A<sub>n</sub> stammen.

A\_1 \times \cdots \times A\_n := \{(a\_1, \dots, a\_n) \mid a\_i \in A\_i \text{ f\"ur } 1 \leq i \leq n\}.

Besonderheiten:

- Für das *n*-fache Produkt von *A* mit sich selbst gilt *A<sup>n</sup>* := A × ... × A (n-mal).
- Für ein kartesisches Produkt von der Form A<sub>1</sub> × ... × A<sub>n</sub> wird auch die Kurzschreibweise ∏<sub>i=1</sub><sup>n</sup> A<sub>i</sub> verwendet.

Beispiele:

{1} \times \{a, b\} = \{(1, a), (1, b)\}

N^2 = \{(x, y) \mid x \in N \wedge y \in N\}

Projektionen

Für eine Menge *A* von *n*-Tupeln und ist *k* ≤ *n* eine natürliche Zahl, definiert man die *k*-te Projektion:

pr\_k(A) := {x[k] \mid x \in A}.

Insbesondere gilt:

pr\_k(A\_1 \times \cdots \times A\_n) = A\_k.

Beispiele:

pr\_1(\{1, 2\} \times \{a, b\}) = \{1, 2\}

pr\_2(\{1, 2\} \times \{a, b\}) = \{a, b\}

Relationen

Eine *Relation* von *A* nach *B* ist ein Tripel

R = (G, A, B)

wobei *A* die Quellmenge, *B* die Zielmenge und *G* ⊆ *A* × *B* der *Graph* von *R* ist. Ist *A* = *B*, so heisst *R* *homogen* auf *A*.

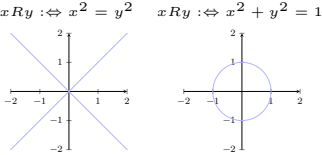
Notation

Sei *R* = (*G*, *A*, *B*) eine Relation von *A* nach *B*.

- Ist *G* der Graph von *R*, so schreibt man *G<sub>R</sub>*

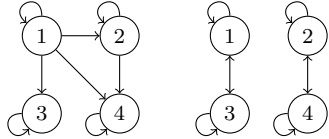
- Ist (x, y) ∈ *G*, dann schreibt man *xRy* (*x* steht in Relation zu *y* bezüglich *R*).

- Sind *A* und *B* Teilmengen von ℝ, so kann man *R* auch als Menge von Punkten in der Ebene darstellen: {(x, y) | *xRy*}.



- Als gerichteter Graph: Elemente von *A* und *B* als Knoten; für jedes (x, y) ∈ *G* ein Pfeil *x* → *y*.

xRy :=<math>\Leftrightarrow</math> x teilt y <math>xRy :=</math> x + y ist gerade



Domäne und Bild

Die Domäne und das Bild einer Relation geben an, welche Elemente der Quell- bzw. Zielmenge tatsächlich in der Relation vorkommen.

dom(R) := pr<sub>1</sub>(G<sub>R</sub>) = {a ∈ A | ∃b ∈ B (aRb)}

im(R) := pr<sub>2</sub>(G<sub>R</sub>) = {b ∈ B | ∃a ∈ A (aRb)}

Im gerichteten Graphen entsprechen die Elemente der Domäne den Knoten mit ausgehenden Kanten, die des Bildes den Knoten mit eingehenden Kanten.

Klassifizierungen

Sei *R* ⊆ *A* × *A* eine (homogene) Relation auf *A*.

Reflexivität

Eine Relation *R* heisst *reflexiv*, wenn jedes Element in Relation zu sich selbst steht:

forall x in A (xRx)

- {(a, a) | a ∈ A} ⊆ *R*.
- Im gerichteten Graphen hat jeder Knoten eine Kante zu sich selbst. Für jeden Wert *x* ∈ *A* gilt:



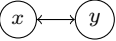
- In der Koordinatendarstellung enthält *R* die Winkelhalbierende *y* = *x*.

Symmetrie

Eine Relation *R* heisst *symmetrisch*, wenn für alle *x*, *y* ∈ *A* gilt:

forall x, y (xRy => yRx).

- Zu jedem Pfeil im gerichteten Graph existiert der umgekehrte Pfeil. Für alle *x*, *y* ∈ *A* gilt:



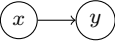
- Symmetrie spiegelt die Koordinatendarstellung an der Geraden *y* = *x*.

Antisymmetrie

Eine Relation *R* heisst *antisymmetrisch*, wenn für alle *x*, *y* ∈ *A* gilt:

forall x, y (xRy & yRx => x = y).

- Es gibt keine zwei verschiedenen Knoten, die wechselseitig verbunden sind. Für alle *x*, *y* ∈ *A*, *x* ≠ *y* gilt:



Transitivität

Eine Relation *R* heisst *transitiv*, wenn für jeden endlichen Pfad ein direkter Pfeil existiert. Für alle *x*, *y*, *z* ∈ *A* gilt:

forall x, y, z (xRy & yRz => xRz).

- Im gerichteten Graphen: Aus *x* → *y* und *y* → *z* folgt *x* → *z*. Für alle *x*, *y*, *z* ∈ *A* gilt:



Totalität und Eindeutigkeit

Sei *R* ⊆ *A* × *B* eine Relation von *A* nach *B* mit

- Linksvollständig / linkstotal:** dom(*R*) = *A* (jedes Element in *A* hat min. eine *ausgehende* Kante).
- Rechtsvollständig / rechtstotal:** im(*R*) = *B* (jedes Element in *B* hat min. eine *eingehende* Kante).
- Linkseindeutig:** forall x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub>, y (x<sub>1</sub>Ry & x<sub>2</sub>Ry => x<sub>1</sub> = x<sub>2</sub>) (jedes Element in *B* hat max. eine *eingehende* Kante).
- Rechtseindeutig:** forall x, y<sub>1</sub>, y<sub>2</sub> (xRy<sub>1</sub> & xRy<sub>2</sub> => y<sub>1</sub> = y<sub>2</sub>) (jedes Element in *A* hat max. eine *ausgehende* Kante).

Inverse Relationen

Für eine Relation *R* = (*G*, *A*, *B*) ist die *inverse Relation* definiert durch

R^{-1} = (G', B, A), \quad G' := \{(y, x) \mid (x, y) \in G\}.

Eigenschaften:

- (*R*<sup>−1</sup>)<sup>−1</sup> = *R*
- R* ist linksvollständig ⇔ *R*<sup>−1</sup> ist rechtsvollständig
- R* ist linkseindeutig ⇔ *R*<sup>−1</sup> ist rechtseindeutig
- Für jede symmetrische Relation *R* gilt *R* = *R*<sup>−1</sup>

Funktionen

Eine *Funktion* *f* von der Menge *A* nach *B* ist eine Relation, die *linksvollständig* und *rechtseindeutig* ist. Man schreibt:

f : A -> B,

und für jedes *x* ∈ *A* existiert genau ein *y* ∈ *B* mit *y* = *f*(*x*).

Schreibweise

Oft werden Funktionen durch Angabe von Definitions- und Zielmenge sowie einer Zuordnungsvorschrift beschrieben. Beispielsweise gilt:

f = ({(x, x^3) \mid x \in N}, N, N)

bzw. äquivalent in der gebräuchlicheren Schreibweise:

f : N -> N, \quad f(x) = x^3.

Injektive Funktionen

Eine Funktion *f* : *A* → *B* ist *injektiv*, falls die Relation *linksvollständig*, *rechtseindeutig* und zusätzlich *linkseindeutig* ist:

forall x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub> in A (f(x<sub>1</sub>) = f(x<sub>2</sub>) => x<sub>1</sub> = x<sub>2</sub>)

forall x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub> in A (x<sub>1</sub> != x<sub>2</sub> => f(x<sub>1</sub>) != f(x<sub>2</sub>))

Jedes Element in *A* wird auf ein eigenes unterschiedliches Element in *B* abgebildet. Notation: *f* : *A* ⇔ *B*.

Umkehrbarkeit

Eine Funktion *f* : *A* → *B* ist genau dann *umkehrbar*, wenn sie injektiv ist. Dann gilt:

f^{-1} : im(f) -> A.

(G'\_f, im(f), A), \quad G'\_f = \{(y, x) \mid (x, y) \in G\_f\}

Surjektivität

Eine Funktion *f* : *A* → *B* ist *surjektiv*, falls die Relation *linksvollständig*, *rechtseindeutig* und zusätzlich *rechtsvollständig* ist:

im(f) = *B*

Jedes Element in *B* wird von mindestens einem Element in *A* erreicht. Notation: *f* : *A* → *B*

Bijektivität

Eine Funktion *f* : *A* → *B* ist *bijektiv*, wenn sie sowohl injektiv als auch surjektiv ist. Die Umkehrfunktion ist dann definiert durch:

f^{-1} : B -> A.

J Notation: *f* : *A* ⇌ *B*

Umkehrfunktion

Für eine bijektive Funktion *f* : *A* ⇌ *B* gilt:

f^{-1} \circ f = id\_A, \quad f \circ f^{-1} = id\_B.

Komposition

Für *g* : *A* → *B* und *f* : *B* → *C* definiert man die *Komposition*:

(f \circ g)(x) = f(g(x)), \quad f \circ g : A -> C.

Komposition ist *assoziativ*:

h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f.

Eigenschaften der Komposition

Für Funktionen *f* : *A* → *B* und *g* : *B* → *C* gilt:

- Sind *f* und *g* injektiv, dann ist *g* ∘ *f* injektiv.
- Sind *f* und *g* surjektiv, dann ist *g* ∘ *f* surjektiv.
- Sind *f* und *g* bijektiv, dann ist *g* ∘ *f* bijektiv.

## Äquivalenzrelationen

Eine Relation  $\sim$  auf einer Menge  $A$  heisst *Äquivalenzrelation*, falls sie für alle  $x, y, z \in A$  die folgenden Eigenschaften erfüllt:

- reflexiv:**  $x \sim x$ ,
- symmetrisch:**  $x \sim y \Rightarrow y \sim x$ ,
- transitiv:**  $x \sim y \wedge y \sim z \Rightarrow x \sim z$ .

### Beispiele

- Die Gleichheitsrelation = auf jeder Menge.
- Auf  $\mathbb{Z}$ :  $a \equiv_n b :\Leftrightarrow n \mid (a - b)$  (Restklasse modulo  $n$ ).
- Relation „sitzen in derselben Sitzreihe“ in einem Kinosaal.

### Klein. und grösst. Äquivalenzrelation

Auf jeder Menge  $A$  existiert:

- die *kleinste* Äquivalenzrelation: die Gleichheitsrelation  $\{(a, a) \mid a \in A\}$ .
- die *grösste* Äquivalenzrelation: das ganze  $A \times A$  (alles ist äquivalent).

### Äquivalenzklassen und Faktormenge

Für  $a \in A$  ist die *Äquivalenzklasse*

$$[a]_{\sim} := \{x \in A \mid x \sim a\}.$$

Die Menge aller Äquivalenzklassen heisst *Faktormenge*  $A/{\sim} := \{[a]_{\sim} \mid a \in A\}$ . Jedes Element einer Äquivalenzklasse ist ein *Repräsentant* dieser Klasse.

### Wichtige Eigenschaften

Für eine Äquivalenzrelation  $\sim$  und  $a, b \in A$  sind äquivalent:

- $a \sim b$ ,
- $[a]_{\sim} = [b]_{\sim}$ ,
- $[a]_{\sim} \cap [b]_{\sim} \neq \emptyset$ ,
- $a \in [b]_{\sim}$ ,
- $b \in [a]_{\sim}$ .

Daraus folgt: Zwei Äquivalenzklassen sind entweder gleich oder disjunkt.

### Beispiele in $\mathbb{R}^2$

- $(a, b) \approx (c, d) := a = c$   
Äquivalenzklassen = vertikale Geraden.
- $(a, b) \simeq (c, d) := \sqrt{a^2 + b^2} = \sqrt{c^2 + d^2}$   
Äquivalenzklassen = Kreise um den Ursprung.
- Auf  $\mathbb{R}^2 \setminus \{(0, 0)\}$ :  
 $(a, b) \sim (c, d) := \exists r \in \mathbb{R}(ra, rb) = (c, d)$   
Äquivalenzklassen = Geraden durch den Ursprung.

### Partitionen

Eine *Partition* einer Menge  $A$  ist eine Menge  $\{A_i\}_{i \in I}$  paarweise disjunkter, nichtleerer Teilmengen mit

$$\bigcup_{i \in I} A_i = A.$$

Die  $A_i$  nennt man auch *Blöcke* der Partition.

### Beispiele

- Gerade und ungerade natürliche Zahlen:  
 $A_0 = \{2n\}$ ,  $A_1 = \{2n + 1\}$ .
- Einzelmengen  $\{n\}$  liefern eine feine Partition.
- Es gibt Partitionen von  $\mathbb{N}$  in unendlich viele unendliche Blöcke.

### Induzierte Partition

Ist  $\sim$  eine Äquivalenzrelation auf  $A$ , so sind die Äquivalenzklassen  $[a]_{\sim}$  die Blöcke der Partition  $A/{\sim}$ . Insbesondere sind die Klassen nichtleer und paarweise disjunkt.

### Induzierte Äquivalenzrelation

Ist  $P = \{A_i\}_{i \in I}$  eine Partition von  $A$ , definiert

$$a \sim b \quad :\Leftrightarrow \quad \exists i \in I \ (a \in A_i \wedge b \in A_i)$$

eine Äquivalenzrelation auf  $A$  mit Quotientenmenge  $A/{\sim} = P$ .

### Äquivalenzrelationen und Funktionen

Eine Relation  $\sim$  auf  $A$  ist genau dann eine Äquivalenzrelation, wenn es eine Menge  $B$  und eine Abbildung  $f : A \rightarrow B$  gibt, mit der Eigenschaften:

$$x \sim y \quad \Leftrightarrow \quad f(x) = f(y).$$

(Äquivalenzklassen sind dann die Urbilder einzelner Werte von  $f$ .)

## Halbordnungen

Eine *Halbordnung* (poset) ist eine homogene Relation  $\preceq$  auf einer Menge  $A$ , die

- reflexiv*:  $\forall a \in A : a \preceq a$ ,
- transitiv*:  $\forall a, b, c \in A : (a \preceq b \wedge b \preceq c) \Rightarrow a \preceq c$ ,
- antisymmetrisch*:  
 $\forall a, b \in A : (a \preceq b \wedge b \preceq a) \Rightarrow a = b$ .

### Typische Beispiele

- $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ , die Mengeninklusion auf der Potenzmenge.
- Teilbarkeitsrelation auf  $\mathbb{N}$ .
- Die üblichen  $\leq$ -Relationen auf  $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ .
- Versionen in der Informatik, z. B. Commit-Historien in Git (Ursprungsrelation).

## Zyklusfreiheit

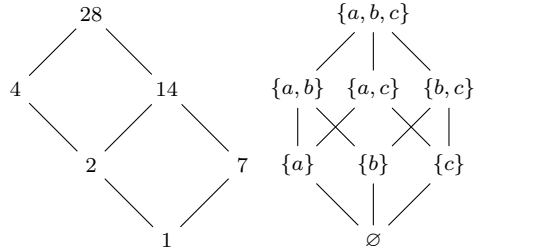
In einer Halbordnung sind echte Zyklen ausgeschlossen: Aus  $a_1 \preceq a_2 \preceq \cdots \preceq a_n \preceq a_1$  folgt  $a_1 = \cdots = a_n$ . Dies folgt aus der Antisymmetrie und der Transitivität.

## Hasse-Diagramme

Zur Visualisierung nutzt man Hasse-Diagramme:

- Relative Höhe zeigt die Ordnungsrichtung.
- Kanten werden nur zwischen *benachbarten* Elementen ohne Zwischenelement gezeichnet (Transitivitätskanten weglassen).
- Schleifen entfallen.

**Beispiele:** Hesse-Diagramm des Poset der Teilbarkeitsrelation auf 28 (*Rechts*) und  $(\mathcal{P}(\{a, b, c\}), \subseteq)$  (*Links*):



## Spezielle Elemente

Sei  $X \subseteq A$  in einer Halbordnung  $(A, \preceq)$ . Ein Element  $x \in X$  heisst:

- minimales Element:**  $\forall y (y \preceq x \Rightarrow y = x)$   
(Knoten zu *denen* kein Pfeil zeigt)
- kleinstes Element:**  $\forall y (x \preceq y)$   
(Knoten von *dem* ein Pfeil zu jedem anderen zeigt)
- maximales Element:**  $\forall y (x \preceq y \Rightarrow y = x)$   
(Knoten von *denen* kein Pfeil ausgeht)
- grösstes Element:**  $\forall y (y \preceq x)$   
(Knoten zu *dem* jeder Pfeil zeigt)

### Existenz in endlichen Mengen

Ist  $X \subseteq A$  nichtleer und endlich, so existiert mindestens ein minimales und mindestens ein maximales Element in  $X$ .

### Erweiterungen

Eine Halbordnung  $(A, \preceq_A)$  erweitert eine Halbordnung  $(B, \preceq_B)$ , wenn gilt:

$$B \subseteq A,$$

$$\forall a, b \in B (a \preceq_B b \Rightarrow a \preceq_A b).$$

Man sagt:  $(A, \preceq_A)$  *erweitert*  $(B, \preceq_B)$ .

### Lineare Ordnungen

Eine *lineare Ordnung* (auch *totale Ordnung*) ist eine Halbordnung  $(A, \preceq)$ , in der alle Elemente vergleichbar sind:

$$\forall a, b \in A (a \preceq b \vee b \preceq a).$$

Das heisst, es gibt keine *unvergleichbaren* Paare mehr.

### Satz von Marczewski–Szpilrajn

Jede Halbordnung  $(A, \preceq)$  lässt sich zu einer linearen Ordnung  $(A, \leq)$  erweitern, die die ursprüngliche Ordnung bewahrt und *alle* Elemente vergleichbar macht.

### Graphentheoretische Sicht

- Eine endliche Halbordnung kann als gerichteter azyklischer Graph (DAG) dargestellt werden.
- Eine *Linearisierung* entspricht einer *topologischen Sortierung* des DAGs.

## Unendliche Mengen

Zwei Mengen  $A$  und  $B$  haben dieselbe Mächtigkeit (Kardinalität)  $|A| = |B|$ , genau dann, wenn eine bijektive Abbildung  $f : A \longleftrightarrow B$  existiert. Eine Menge heisst endlich, falls sie bijektiv zu  $\{1, \dots, n\}$  für ein  $n \in \mathbb{N}$  ist; andernfalls heisst sie unendlich.

### Wichtige Definitionen

- $|A| = |B|$  : Existenz einer Bijektion  $f : A \rightarrow B$ .
- $|A| \leq |B|$  : Es existiert eine injektive Abbildung  $g : A \hookrightarrow B$  (äquivalent: surjektive Abbildung  $B \twoheadrightarrow A$ ).
- $|A| = \infty$  : Abkürzung dafür, dass  $A$  nicht endlich ist.
- $|\emptyset| \leq |A|$  für alle Mengen  $A$ .

### Elementare Eigenschaften

- Die Relation  $\sim$  mit  $A \sim B \Leftrightarrow |A| = |B|$  ist eine Äquivalenzrelation.
- Für endliche Mengen  $A$  und  $B$  mit  $|A| = n$  und  $|B| = m$  gilt  $|A| \leq |B| \iff n \leq m$ .
- Eine Menge  $A$  ist genau dann unendlich, wenn  $|\mathbb{N}| \leq |A|$ .
- $A \subseteq B \Rightarrow |A| \leq |B|$ . Umgekehrt:  $|A| \leq |B|$  genau dann, wenn es  $A' \subseteq B$  mit  $|A'| = |A|$  gibt.

### Satz von Cantor–Bernstein

Sind  $A$  und  $B$  nichtleer, dann gilt

$$(|A| \leq |B| \wedge |B| \leq |A|) \iff |A| = |B|.$$

(Dieser Satz liefert aus beidseitigen Injektionen eine Bijektion.)

### Wichtige Folgerungen

- Schubfachprinzip (Pigeonhole):** Aus  $|A| \leq |B|$  und  $|A| \neq |B|$  folgt  $|B| \not\leq |A|$ .
- Dedekind:**  $A$  ist unendlich  $\Leftrightarrow$  es existiert eine injektive, nicht surjektive Abbildung  $f : A \hookrightarrow A$ . z.B. die Abbildung  $f : \mathbb{N}, n \mapsto n + 1$ .
- Hilbert’s Hotel (Anschaulichkeit):** Eine Menge  $A$  ist unendlich genau dann, wenn es eine echte Teilmenge  $B \subset A$  mit  $|B| = |A|$  gibt.

# Abzählbare Mengen

Eine Menge  $A$  heisst *abzählbar*, wenn  $A = \emptyset$  oder eine der folgenden (äquivalenten) Bedingungen erfüllt ist:

- $|A| \leq |\mathbb{N}|$
- Es existiert eine surjektive Funktion  $f : \mathbb{N} \twoheadrightarrow A$ .
- Es existiert eine injektive Funktion  $f : A \hookrightarrow \mathbb{N}$ .

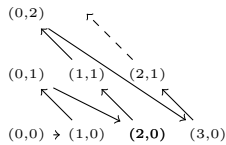
*Bemerkung:* Ist  $A$  abzählbar und unendlich, so gilt  $|A| = |\mathbb{N}|$ .

# Beispiele

- Die leere Menge  $\emptyset$  ist abzählbar.
- Jede Teilmenge  $A \subseteq \mathbb{N}$  ist abzählbar (insbesondere  $\mathbb{N}$  selbst).
- $\mathbb{Z}$  ist abzählbar.
- $\mathbb{Q}$  ist abzählbar (als Schlussfolgerung aus Abzählbarkeit von  $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  und Quotientenbildung).

## Wichtige Aussagen

- Jede endliche Menge ist abzählbar. (Beweis: Aufzählung der Elemente liefert eine surjektive Abbildung  $\mathbb{N} \rightarrow A$ .)
- Jede Teilmenge einer abzählbaren Menge ist abzählbar. (Bild- bzw. Einschränkungsgesetz.)
- Bild einer abzählbaren Menge unter einer surjektiven Abbildung ist abzählbar. (Komposition surjektiver Abbildungen.)
- $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  ist abzählbar. Daraus folgt die Abzählbarkeit von  $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  und damit  $\mathbb{Q}$ .



- Jede abzählbare Vereinigung abzählbarer Mengen  $\bigcup_{i \in \mathbb{N}} A_i$  ist abzählbar. (Beweisidee: doppelte Indizierung und Aufzählung aller Paare  $(i, n)$ .)

# Überabzählbare Mengen

- Es gibt verschiedene “Größen” unendlicher Mengen; aus  $|A| = \infty$  und  $|B| = \infty$  folgt nicht notwendigerweise  $|A| = |B|$ .
- Es existiert eine unendliche *Hierarchie* von Kardinalitäten: Mengen  $A_0, A_1, A_2, \dots$  mit

$$|A_0| < |A_1| < |A_2| < \dots$$

- Die Menge aller unendlichen Binärsequenzen  $B = \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$  ist *nicht abzählbar*.

# Sequenzen

Eine *Sequenz* in einer Menge  $A$  ist eine Abbildung  $s : \mathbb{N} \rightarrow A$ . Die Menge aller Sequenzen in  $A$  sei  $A^{\mathbb{N}}$ . Entspricht  $s(0) = a_0, s(1) = a_1, s(2) = a_2, \dots$ , so schreiben wir

$$s = (a_0, a_1, a_2, \dots).$$

# Unendliche Binärsequenzen

Eine *Binärsequenz* ist eine Funktion  $s : \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$ .  
Die Menge aller Binärsequenzen sei  $B = \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ .

# Cantors Diagonalisierungsargument

Für jede Abbildung  $f: \mathbb{N} \rightarrow B$  konstruiere man  $s \in B$  durch

$$s_n := 1 - f(n)_n$$

$$f(0) = (\textcolor{red}{a}_0^0, a_1^0, a_2^0, \dots a_n^0, \dots)$$

$$f(1) = (a_0^1, \textcolor{red}{a}_1^1, a_2^1, \dots a_n^1, \dots)$$

$$f(2) = (a_0^2, a_1^2, \textcolor{red}{a}_2^2, \dots a_n^2, \dots)$$

- 
- 
-

$$f(n) = (a_0^n, a_1^n, a_2^n, \dots, \textcolor{red}{a}_n^n, \dots)$$

- 
- 
-

$s$  unterscheidet sich von jedem Bild  $f(n)$  in der  $n$ -ten Stelle. Somit ist  $s \notin \text{im}(f)$  und es gibt keine surjektive Abbildung  $\mathbb{N} \rightarrow B$ . Daher ist  $B$  nicht abzählbar.

# Folgerungen

- Das Intervall  $[0, 1]$  und damit  $\mathbb{R}$  sind überabzählbar.
- Die Menge aller Funktionen  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  ist überabzählbar.
- Es existieren Funktionen  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , die nicht berechenbar sind.

# Potenzmenge und Cantors Theorem

Für jede Menge  $A$  gilt streng:

$$|A| < |\mathcal{P}(A)|.$$

Begründung:

1. Es existiert eine Injektion  $A \hookrightarrow \mathcal{P}(A)$ ,  $x \mapsto \{x\}$ , also  $|A| \leq |\mathcal{P}(A)|$ .
2. Für jede Abbildung  $f : A \rightarrow \mathcal{P}(A)$  betrachte die Menge

$$\Delta_f := \{a \in A \mid a \notin f(a)\}.$$

$\Delta_f \in \mathcal{P}(A)$ , aber  $\Delta_f \notin \text{im}(f)$  (diagonalisiertes Argument), also ist  $f$  nicht surjektiv. Damit  $|\mathcal{P}(A)| \not\leq |A|$ .