

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. <i>n</i> -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.

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

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 $e_1 = e_2$.

Aussonierungsprinzip

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: $\{x \in \mathbb{N} \mid \exists y \in \mathbb{N} (x = 2y)\}$
- Zahlen > 17 : $\{x \in \mathbb{N} \mid x > 17\}$
- Alle ausser 22: $\{x \in \mathbb{N} \mid x \neq 22\}$

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: $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap C$ und analog für \cap .
- Teilmengen: $A \subseteq A \cup B$ und $A \cap B \subseteq A$.
- Distributivität:

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

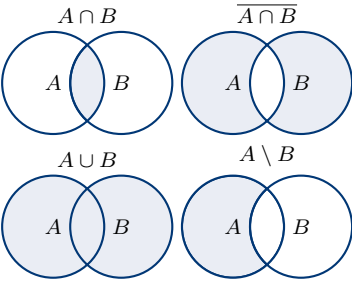
$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C).$$

- 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 $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\} \neq \emptyset$.
- $\mathcal{P}(A \cap B) = \mathcal{P}(A) \cap \mathcal{P}(B)$
- $\mathcal{P}(A \cup B) \supseteq \mathcal{P}(A) \cup \mathcal{P}(B)$

Relationen und Funktionen

Tupel

Ein n -Tupel ist ein *geordneter* Vektor

(a_1, \dots, a_n).

Der i -te Eintrag eines Tupels $a = (a_1, \dots, a_n)$ wird mit $a[i]$ bezeichnet. Zwei Tupel sind genau dann gleich, wenn sie dieselbe Länge haben und alle entsprechenden Einträge übereinstimmen:

(a_1, \dots, a_n) = (b_1, \dots, b_k) \iff n = k \wedge a_1 = b_1 \wedge \dots \wedge a_n = b_k

Kartesisches Produkt

Das kartesische Produkt $A_1 \times \dots \times A_n$ ist die Menge aller n -Tupel, deren Einträge aus den Mengen A_1, \dots, A_n stammen.

A_1 \times \dots \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 $A^n := A \times \dots \times A$ (n -mal).
- Für ein kartesisches Produkt von der Form $A_1 \times \dots \times A_n$ wird auch die Kurzschreibweise $\prod_{i=1}^n A_i$ 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 $k \leq n$ 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 \dots \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

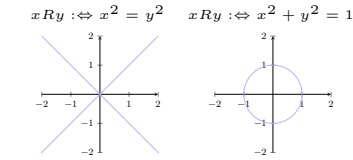
R = (G, A, B)

wobei A die Quellmenge, B die Zielmenge und $G \subseteq A \times B$ der *Graph* von R ist. Ist $A = B$, so heisst R *homogen* auf A .

Notation

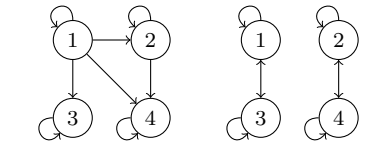
Sei $R = (G, A, B)$ eine Relation von A nach B .

- Ist G der Graph von R , so schreibt man G_R
- Ist $(x, y) \in G$, dann schreibt man xRy (x steht in Relation zu y bezüglich R).
- Sind A und B Teilmengen von \mathbb{R} , so kann man R auch als Menge von Punkten in der Ebene darstellen: $\{(x, y) \mid xRy\}$.



- Als gerichteter Graph: Elemente von A und B als Knoten; für jedes $(x, y) \in G$ ein Pfeil $x \rightarrow y$.

xRy := x teilt y xRy := 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_1(G_R) = {a \in A \mid \exists b \in B (aRb)}
im(R) := pr_2(G_R) = {b \in B \mid \exists a \in 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 $R \subseteq A \times A$ 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)

- $\{(a, a) \mid a \in A\} \subseteq R$.
- Im gerichteten Graphen hat jeder Knoten eine Kante zu sich selbst. Für jeden Wert $x \in A$ gilt:



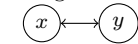
- In der Koordinatendarstellung enthält R die Winkelhalbierende $y = x$.

Symmetrie

Eine Relation R heisst *symmetrisch*, wenn für alle $x, y \in A$ gilt:

\forall x, y (xRy \Rightarrow yRx).

- Zu jedem Pfeil im gerichteten Graph existiert der umgekehrte Pfeil. Für alle $x, y \in A$ gilt:



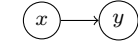
- Symmetrie spiegelt die Koordinatendarstellung an der Geraden $y = x$.

Antisymmetrie

Eine Relation R heisst *antisymmetrisch*, wenn für alle $x, y \in A$ gilt:

\forall x, y (xRy \wedge yRx \Rightarrow x = y).

- Es gibt keine zwei verschiedenen Knoten, die wechselseitig verbunden sind. Für alle $x, y \in A, x \neq y$ gilt:

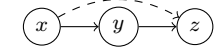


Transitivität

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

\forall x, y, z (xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz).

- Im gerichteten Graphen: Aus $x \rightarrow y$ und $y \rightarrow z$ folgt $x \rightarrow z$. Für alle $x, y, z \in A$ gilt:



Totalität und Eindeutigkeit

Sei $R \subseteq A \times B$ eine Relation von A nach B mit

- Linksvollständig / linkstotal:** $\text{dom}(R) = A$ (jedes Element in A hat min. eine *ausgehende* Kante).
- Rechtsvollständig / rechtstotal:** $\text{im}(R) = B$ (jedes Element in B hat min. eine *eingehende* Kante).
- Linkseindeutig:** $\forall x_1, x_2, y (x_1Ry \wedge x_2Ry \Rightarrow x_1 = x_2)$ (jedes Element in B hat max. eine *eingehende* Kante).
- Rechtseindeutig:** $\forall x, y_1, y_2 (xRy_1 \wedge xRy_2 \Rightarrow y_1 = y_2)$ (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:

- $(R^{-1})^{-1} = R$
- R ist linksvollständig $\Leftrightarrow R^{-1}$ ist rechtsvollständig
- R ist linkseindeutig $\Leftrightarrow R^{-1}$ ist rechtseindeutig
- Für jede symmetrische Relation R gilt $R = R^{-1}$

Funktionen

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

f : A \to B,

und für jedes $x \in A$ existiert genau ein $y \in B$ 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 \mathbb{N}\}, \mathbb{N}, \mathbb{N}

bzw. äquivalent in der gebräuchlicheren Schreibweise:

f : \mathbb{N} \to \mathbb{N}, \quad f(x) = x^3.

Injektive Funktionen

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

\forall x_1, x_2 \in A (f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2)
\forall x_1, x_2 \in A (x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2))

Jedes Element in A wird auf ein eigenes unterschiedliches Element in B abgebildet. Notation: $f : A \hookrightarrow B$.

Umkehrbarkeit

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

f^{-1} : \text{im}(f) \rightarrow A.

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

Surjektivität

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

\text{im}(f) = B

Jedes Element in B wird von mindestens einem Element in A erreicht. Notation: $f : A \twoheadrightarrow B$

Bijektivität

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

f^{-1} : B \rightarrow A.

J Notation: $f : A \rightleftharpoons B$

Umkehrfunktion

Für eine bijektive Funktion $f : A \rightleftharpoons B$ gilt:

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

Komposition

Für $g : A \rightarrow B$ und $f : B \rightarrow C$ definiert man die *Komposition*:

$$(f \circ g)(x) = f(g(x)), \quad f \circ g : A \rightarrow C.$$

Komposition ist *assoziativ*:

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

Eigenschaften der Komposition

Für Funktionen $f : A \rightarrow B$ und $g : B \rightarrow C$ gilt:

- Sind f und g injektiv, dann ist $g \circ f$ injektiv.
- Sind f und g surjektiv, dann ist $g \circ f$ surjektiv.
- Sind f und g bijektiv, dann ist $g \circ f$ 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:

1. $a \sim b$,
2. $[a]_{\sim} = [b]_{\sim}$,
3. $[a]_{\sim} \cap [b]_{\sim} \neq \emptyset$,
4. $a \in [b]_{\sim}$,
5. $b \in [a]_{\sim}$.

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).

Zyklenfreiheit

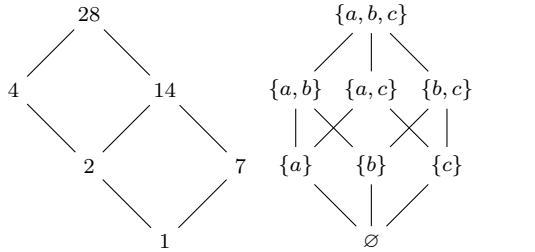
In einer Halbordnung sind echte Zyklen ausgeschlossen: Aus $a_1 \preceq a_2 \preceq \dots \preceq a_n \preceq a_1$ folgt $a_1 = \dots = a_n$. Dies folgt aus der Antisymmetrie und der Transitivität.

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, \trianglelefteq) 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.