

Vordefinierte Mengen von Zahlen

\mathbb{N} ist die Menge der natürlichen Zahlen.

Die natürlichen Zahlen werden induktiv wie folgt definiert

1. $0 \in \mathbb{N}$

2. Falls $n \in \mathbb{N}$, dann gilt auch $n+1 \in \mathbb{N}$

3. Die Menge \mathbb{N} ist die kleinste Menge, für die 1+2 gilt

\mathbb{N}^* ist die Menge der positiven Zahlen

\mathbb{Z} ist die Menge der ganzen Zahlen

$$\mathbb{Z} := \{0, +1, -1, +2, -2, \dots\}$$

\mathbb{Q} ist die Menge der rationalen Zahlen

$$\mathbb{Q} := \left\{ \frac{n}{q} \mid n \in \mathbb{Z} \wedge q \in \mathbb{N}^* \right\}$$

\mathbb{R} ist die Menge der reellen Zahlen

Formal werden die Reellen Zahlen als Dedekind-Schnitte

3. Auswahl-Axiom: Einschränkung der Komplettierung.

Ist M eine vorgegebene Menge und ist $p(x)$ eine Eigenschaft, die ein Element $x \in M$ haben kann, dann ist

$$\{x \in M \mid p(x)\}$$

eine Menge

$$\text{Bsp. } Y := \{n \in \mathbb{N} \mid \underbrace{\exists k \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot k}_{p(n)}\}$$

4)

4) Potenzmengen

Eine Menge M ist Teilmenge einer Menge N g.d.w.

jedes Element aus M auch ein Element der Menge N ist.

$$\text{Formal: } M \subseteq N \stackrel{\text{def}}{\iff} \forall x : (x \in M \rightarrow x \in N)$$

(d.h.: M Teilmenge von N)

Die Potenzmenge einer Menge M ist die Menge aller Teilmengen von M

Formel. $2^M := \{ A \mid A \subseteq M \}$

Bsp. $2^{\{1, 2, 3\}} = \{ \emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\} \}$

Die Kardinalität einer endlichen Menge ist die Anzahl ihrer Elemente, geschrieben $\text{Card}(M)$

Falls M eine endliche Menge ist, gilt:

$$2^{\text{Card}(M)} = \text{Card}(2^M)$$

5. Vereinigung von Mengen

Sind A und B Mengen, so ist die Vereinigungsmenge von A und B die Menge der Objekte, die Element A oder B sind

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

$$\text{Bsp } \{1, 2, 3\} \cup \{3, 4, 5\} = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

Ist ~~größt-~~ X eine Menge von Mengen, dann ist die Vereinigung dieser Mengen X die Menge aller Objekte x , die Element einer Menge $M \in X$ sind

$$U_X := \{ x \mid \exists M : (M \in X \wedge x \in M) \}$$

$$\text{Bsp } U \{\{1, 2, 3\}, \{3, 2, 5\}, \{7\}\} = \{1, 2, 3, 5, 7\}$$

Aufgabe 1: Es sei $M \subseteq N$. Berechnen Sie $U 2^M$

$$U 2^M = N$$

6) Der Schnitt zweier Mengen

Sind A und B Mengen, so ist der Schnitt von A und B als die Menge aller Objekte defl definiert, die sowohl in der Menge A als auch in der Menge B enthalten sind.

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

(lesz.: A geschnitten B)

Sei X Menge von Mengen. Dann ist der Schnitt von X (geschrieben $\cap X$) als die Menge aller Objekte definiert, die in allem Mengen aus X enthalten sind.

$$\cap X := \{x \mid \forall M \in X : x \in M\}$$

Bsp. $\{1, 2, 3\} \cap \{3, 4, 5\} = \{3\}$

$$\cap \{\{1, 2, 3\}, \{1, 3, 7\}, \{2, 5, 8\}\} = \emptyset$$

Aufgabe 2 Es sei $M \subseteq N$ Berechnen Sie $M \cap 2^N = \emptyset$

7. Differenzmenge

Sind A und B Mengen, so ist die Differenzmenge $A \setminus B$ (lese A ohne B) die Menge der Elemente aus A , die nicht Element der Menge sind.

$$A \setminus B := \{x \mid x \in A \wedge \neg(x \in B)\}$$

Schreibweise $x \notin B$ ist def. als $\neg(x \in B)$

Bsp. $\{1, 3, 2, 8, 7\} \setminus \{7, 5, 4, 2, 1\} = \{3, 8\}$

8. Bildmenge

Ist M eine Menge und f ist eine Funktion, so $f(M)$ für alle $x \in M$ definiert ist, dann ist $f(M)$ ist die Bild-Menge vom M unter f die Menge aller Funktionswerte $f(x)$, für die gilt $x \in M$ ist.

$$f(M) := \{f(x) \mid x \in M\}$$

Bsp. $f(x) = x^2$, $M := \{1, 2, 3\}$

$$f(M) = \{1, 4, 9\}$$

9) Kartesisches Produkt

Ein Paar zweier Objekte x und y wird als

$$\langle x, y \rangle$$

geschrieben. Das kartesische Produkt der Mengen A und B

ist die Menge der Paare $\langle x, y \rangle$, für die $x \in A$ und $y \in B$ gilt

$$A \times B := \{ \langle x, y \rangle \mid x \in A \wedge y \in B \}$$

zu einer B

$$\text{Bsp. } \{1, 2, 3\} \times \{4, 5\} = \{(1, 4), (1, 5), (2, 4), (2, 5), (3, 4), (3, 5)\}$$

Allgemeinerung n -Tupel

$$\langle x_1, x_2, \dots, x_n \rangle$$

$$M_1 \times M_2 \times \dots \times M_n := \{ \langle x_1, x_2, \dots, x_n \rangle \mid x_1 \in M_1 \wedge x_2 \in M_2 \wedge \dots \wedge x_n \in M_n \}$$

Es seien A und B endliche Mengen

~~$$\text{der card}(A \times B) = \text{card}(A) \times \text{card}(B)$$~~

Das Extensionalitäts-Axiom: Zwei Mengen sind genau dann genau dann gleich, wenn sie die selben Elemente enthalten.

$$A = B \leftrightarrow \forall x : (x \in A \leftrightarrow x \in B)$$

$$\text{Bsp. } \{1, 2, 3\} = \{2, 3, 1\} = \{2, 3, 2, 1\}$$

N^* : Menge der positiven natürlichen Zahlen

$$F := \{ n \in N^* \mid \exists x, y, z \in N^* : x^n + y^n = z^n \}$$

$$1 \in F, \text{ dann } 1^7 + 1^7 \neq 2^7$$

$$2 \in F, \text{ dann } 3^2 + 4^2 \neq 5^2$$

$$\text{Fermat } 1637 \quad F = \{1, 2\}$$

Wiles & Taylor 1994: Fermat'sche Vermutung korrekt

Logik

Python

1. Python unterstützt Mengen in natürliche Weise
2. Dafür eignet es sich Python zur Implementierung von Algorithmen, die auf Mengenlehre basieren
2. Python ist sehr weit verbreitet

Auswählen einer Zelle mit Shift + Ende

conda - create -n <name> python=3

source activate <name>

conda install jupyter notebook

source deactivate old

Leere Menge = set()

$A \cup B$

$A \cup \text{union}(B)$

$A \cap B$

$A \cap \text{intersection}(B)$

$A \setminus B$

$A - B$

$A \subseteq B$

$A \subset B$

$1 \in A$

$1 \notin A$

$1 \text{ not in } A$

$M := \{1, 2, \dots, 100\}$

$n(x) := x \% 7 = 0$

$M := \text{set}(\text{range}, 1, 100+1))$

$\{x \text{ for } x \text{ in } M \text{ if } x \% 7 = 0\}$

$\{x \text{ for } x \text{ in } M \text{ if } n(x)\}$

$\{f(x) \text{ for } x \text{ in } M\}$ not used

$\{p \cdot q \mid p \in [1, \dots, 10] \text{ and } q \in [2, 10]\}$

$\{p \cdot q \text{ for } p \text{ in range}(1, 11) \text{ for } q \text{ in range}$

Eine Zahl p ist eine Primzahl g.d. w.

1. $p > 1$
2. p ist nicht als Produkt der Form $p = a \cdot b$ mit $a, b \in \mathbb{N}$ und $a > 1, b > 1$ darstellbar

Bsp: 5 ist Primzahl, 6 ist keine Primzahl, denn $6 = 2 \cdot 3$

$S = \text{set}(\text{range}(2, 10))$

$S = \{n \mid q \text{ for } n \text{ in } S \text{ for } q \text{ in } S\}$

dividieren

$\{1 \text{ for } i \text{ in range}(1, n+1) \text{ if } n \% i == 0\}$

Berechnung der Potenzmenge

Ziel: Definiere Fkt. power, so dass gilt:

$$\text{power}(M) = 2^M$$

1. Fall: $M = \emptyset$

$$\text{power}(\emptyset) = \{\emptyset\}$$

2. Fall: $M \neq \emptyset$. Dann wähle ein beliebiges $x \in M$

$$N := M \setminus \{x\}$$

$$\text{power}(M) = \text{power}(N) \cup \{A \in \text{power}(N) \mid A \cup \{x\} \in \text{power}(M)\}$$

$$\text{power}(M) = \{A \cup \{x\} \mid A \in \text{power}(N)\}$$

$$\{ \text{powerset}(\{1, 2, 3\}) \}$$

Dann

$$(1, 2)$$

$$\{(x, y) \mid x \text{ in } A \text{ for } y \text{ in } B\}$$

$$\text{Aufkl}(\text{range}(1, 5)) = (1, 2, 3, 4)$$

Berechnung der Primzahlen nach Eratosthenes.

$$\times \underline{2} \quad \times \underline{3} \quad \times \underline{\overbrace{5}} \quad \times \underline{7} \quad \times \underline{11} \quad \times \underline{13} \quad \times \underline{17} \quad \times \underline{19} \quad \times \underline{..}$$
$$\sqrt{25} \quad \sqrt{25} = 5$$

Loch unter

viert mal

mult. pi

Laffi Logik

Karl Stroblmann

Karl Stroblmann @dkbw - manstein . d

Einführung und Motivation

Moderne Softwaresysteme sind sehr komplex

Zur Belebung des Komplexität ist Abstraktion nötig notwendig.

Informatik = An Information + Automatik Mathematik

Wora brauchen wir Logik in der Informatik

1. Logik kann zur Spezifikation von Schnittstellen komplexer Systeme benutzt werden.
2. Die Korrektheit digitaler Schaltungen kann mit Hilfe aussagenlogischer Theorien beweise überprüft werden.
3. Mengenlehre und die Theorie der Relationen ist ein der Grundlage relationaler Datenbanken.
- 4) Logik und Mathematik schulen das abstrakte Denkvermögen

Überblick

1. Mengenlehre



2. Programm Python unterstützt das Arbeiten mit Mengen

3. Grenzen der Berechenbarkeit

Unlösbarkeit des Halteproblem

4. Aussagenlogik

Funktoren: \wedge und, \vee oder, \neg : nicht, \rightarrow wenn, dann, \leftrightarrow wenn und nur wenn

Davis - Putman - Algorithmus: Grundlage der Schaltungsverifikation
3-Damen - Problem

5. Prädikatenlogik

zusätzlich Quantoren

\forall : für alle

\exists : es gilt

Aussagenlogik entscheidbar, PL nicht entscheidbar

6. Klausur

Kapitel 2: Mengenlehre

Georg Cantor (1845 - 1918)

Eine Menge ist eine wohldefinierte Zusammenfassung von Objekten unserer Denkens oder unserer Wahrnehmung

Komprehensions-Axiom (1895) Ist $p(x)$ eine Eigenschaft die auf ein Objekt x entweder zutrifft oder nicht, dann ist

$\{x \mid p(x)\}$ (lese: Menge aller Elemente x , für die $p(x)$ gilt)

eine Menge und zwar die Menge aller Objekte x , für die die Eigenschaft $p(x)$ lade.

Schreibweise $x \in M$ falls x zu der Menge M gehört.

Bertrand Russell (1905)

$$R := \{x \mid \neg(x \in x)\}$$

Frage gilt R ∈ R?

$$R \in R \Leftrightarrow R \in \{x \mid \neg(x \in x)\}$$

$$\Leftrightarrow \neg(R \in R)$$

Insgesamt: $R \in R \Leftrightarrow \neg(R \in R)$

Wir folgern, dass R keine Menge ist. Das Komprehensions-Axiom ist zu allgemein.

Verfahren zur Bildung von Mengen, die nicht zu Widerspruch führen.

1. Explizites Auflisten der Elemente

$$\text{Bsp. } M := \{1, 2, 3\} \quad B := \{\alpha, \beta, \gamma, \dots, x, y, z\}$$

$$\emptyset = \{\} \quad \text{Leere Menge}$$

$$\{1, 2, 3\} = \{3, 2, 1\}$$