

Luise Unger
In LATEX gesetzt von Luise Unger

Mathematische Grundlagen

Kurseinheit 1:
Grundlagen

mathematik
und
informatik

Inhaltsverzeichnis

1	Kurseinheit 1	7
1	Einiges zum Sprachgebrauch	15
1.1	Das Summensymbol Σ	15
1.2	Aussagen	17
1.2.1	Junktoren	17
1.2.2	Quantoren	23
1.2.3	Negation von All- und Existenzaussagen	24
1.2.4	Vollständige Induktion	26
1.2.5	Beweise	30
1.2.6	Satz, Proposition, Korollar, . . . ?	32
1.3	Mengen	32
1.4	Abbildungen	36
1.4.1	Was ist eigentlich eine Abbildung?	36
1.4.2	Bild und Urbilder	38
1.4.3	Komposition von Abbildungen	42
1.5	Verknüpfungen	45
1.6	Körper	50
2	Matrizenrechnung	63
2.1	Matrizenaddition	63
2.2	Skalarmultiplikation	65
2.3	Matrizenmultiplikation	67
2.3.1	Einführendes Beispiel	67
2.3.2	Wie man Matrizen multipliziert	68
2.3.3	Regeln der Matrizenmultiplikation	71
2.4	Gemischte Rechenregeln für Matrizen	75
3	Zeilenäquivalente Matrizen	85
3.1	Elementare Zeilenumformungen	85
3.2	Elementare Zeilenumformungen und Matrizen	86

3.2.1	Matrizen mit genau einer 1	86
3.2.2	Elementarmatrizen	87
3.3	Zeilenäquivalenz	90
2	Kurseinheit 2	97
4	Gaußalgorithmus	103
4.1	Treppennormalformen	103
4.2	Der Gaußalgorithmus	105
4.3	Transformationsmatrix des Gaußalgorithmus	110
4.4	Eindeutigkeit der Treppennormalform	111
4.5	Der Rang einer Matrix	116
5	Lineare Gleichungssysteme	133
5.1	Definitionen und Beispiele	133
5.2	Struktur der Lösungsmenge eines linearen Gleichungssystems	135
5.3	Zusammenfassung	147
6	Vektorräume	161
6.1	Definitionen und Beispiele	161
6.1.1	Einführung: Vektoren im \mathbb{R}^2	161
6.1.2	Definition von Vektorräumen	163
6.1.3	Beispiele	167
6.2	Unterräume	170
6.3	Endlich erzeugte Vektorräume	173
3	Kurseinheit 3	187
7	Basen und Dimension	193
7.1	Lineare Unabhängigkeit	193
7.2	Basen endlich erzeugter Vektorräume	197
7.3	Der Austauschsatz von Steinitz	201
7.3.1	Austauschlemma und Austauschsatz	201
7.3.2	Folgerungen aus dem Austauschsatz	204
7.4	Dimension	205
7.4.1	Definition und Beispiele	206
7.4.2	Dimensionsformeln	207
8	Lineare Abbildungen	221
8.1	Definition, Beispiele und erste Eigenschaften	221

8.2	Isomorphe Vektorräume	226
8.3	Kern und Bild	229
8.3.1	Das Bild einer linearen Abbildung	229
8.3.2	Der Kern einer linearen Abbildung	232
8.3.3	Der Rangsatz	234
8.4	Lineare Abbildungen und Basen	238
9	Lineare Abbildungen und Matrizen	249
9.1	Der Vektorraum $\text{Hom}_{\mathbb{K}}(V, W)$	250
9.2	Koordinatenvektoren und Matrixdarstellungen	256
9.3	Matrizenprodukt und Komposition	259
10	Abstrakte versus konkrete Lineare Algebra	265
4	Kurseinheit 4	269
11	Die reellen Zahlen	275
11.1	Die Axiome der reellen Zahlen	276
11.1.1	Die Körperaxiome	276
11.1.2	Die Ordnungsaxiome	277
11.1.3	Das Schnittaxiom	278
11.2	Erste Folgerungen aus den Axiomen	279
11.2.1	Folgerungen aus den Körperaxiomen	279
11.2.2	Folgerungen aus den Ordnungsaxiomen	281
11.2.3	Folgerungen aus dem Schnittaxiom	294
11.2.4	p -te Wurzeln	301
12	Grenzwerte von Folgen	319
12.1	Der Grenzwertbegriff	319
12.2	Eigenschaften konvergenter Folgen	324
12.3	Divergente Folgen	326
12.4	Das Rechnen mit konvergenten Folgen	328
12.5	Vier Prinzipien der Konvergenztheorie	333
5	Kurseinheit 5	349
13	Funktionen	353
13.1	Grundlagen und erste Beispiele	353
13.2	Beispiele	362
13.2.1	Polynomfunktionen	363

13.2.2	Rationale Funktionen	369
13.2.3	Allgemeine Potenz	371
13.2.4	Exponentialfunktion	378
13.2.5	Logarithmus	383
14	Stetigkeit	393
14.1	Grundlagen, Beispiele, erste Eigenschaften	393
14.2	Stetige Funktionen auf Intervallen	397
14.3	Grenzwerte von Funktionen	404
15	Differenzierbarkeit	417
15.1	Die Ableitung einer Funktion	417
15.2	Differentiationsregeln	422
15.3	Beispiele differenzierbarer Funktionen	425
15.3.1	Polynomfunktionen	425
15.3.2	Rationale Funktionen	426
15.3.3	Exponentialfunktion, Logarithmus und allgemeine Potenz	426
15.3.4	Sinus und Cosinus	429
6	Kurseinheit 6	437
16	Höhere Ableitungen	443
16.1	Der Mittelwertsatz	445
16.1.1	Der Satz von Rolle und der Mittelwertsatz	445
16.1.2	Folgerungen aus dem Mittelwertsatz	446
16.1.3	Die Regel von de l'Hospital	452
16.2	Approximationen von Funktionen durch Polynomfunktionen	454
16.2.1	Taylorpolynome	455
16.2.2	Der Satz von Taylor	458
16.2.3	Folgerungen aus dem Satz von Taylor	465
17	Reihen	475
17.1	Definitionen, Beispiele, erste Eigenschaften	475
17.2	Konvergenzkriterien für Reihen	482
17.2.1	Das Majoranten-Kriterium	483
17.2.2	Das Quotienten- und das Wurzelkriterium	485
17.2.3	Alternierende Reihen	490
17.3	Absolute Konvergenz	492
17.4	Potenzreihen	495
17.5	Potenzreihen und Summenfunktionen	501

18 Elementare Funktionen	517
18.1 Trigonometrische Funktionen	517
18.2 Zyklometrische Funktionen	524
18.3 Exponentialfunktion, Logarithmus und allgemeine Potenz	528
7 Kurseinheit 7	533
19 Integration	537
19.1 Das Riemann-Integral	537
19.2 Der Zusammenhang zwischen Differential- und Integralrechnung . .	549
20 Logik	561
20.1 Aussagenlogik	562
20.1.1 Syntax	562
20.1.2 Semantik	564
20.1.3 Normalformen	574
20.1.4 Formale Beweise	577
20.1.5 Aussagenlogische Modellierung	585
20.2 Prädikatenlogik	586
20.2.1 Einführung	586
20.2.2 Syntax	588
20.2.3 Semantik	593
20.2.4 Normalformen	601
20.2.5 Formale Beweise	604
Anhang	623

Studierhinweise

Bevor ich eine Übersicht darüber gebe, was Sie in der ersten Kurseinheit erwarten wird, einige Worte dazu, wie man mit einem mathematischen Text arbeitet.

Einen mathematischen Text darf man nicht lesen wie einen Roman, man muss ihn sich erarbeiten.

Ich möchte Ihnen hier einige Hilfestellungen an die Hand geben, wie dies geschehen kann.

Der mathematische Sprachstil ist minimalistisch, es gibt in einem mathematischen Text wenig Überflüssiges. Daher ist die wichtigste Regel: Lesen Sie langsam; lesen Sie Wort für Wort und Symbol für Symbol.

Ein gutes und wichtiges Hilfsmittel, die Lesegeschwindigkeit zu drosseln, ist Papier und Schreibzeug. Wenn Sie einen Beweis durcharbeiten (oder eine Definition oder die Aussage eines Satzes verstehen wollen), schreiben Sie mit. Beantworten Sie sich bei jedem Satz, den Sie schreiben, die Frage: Habe ich verstanden, warum b aus a folgt? Welche Informationen waren für diese Schlussfolgerung nötig? Fügen Sie Details, die im Text nicht erwähnt werden, ein.

Stellen Sie sich bei jeder Definition und jedem beschriebenen Sachverhalt die Frage: Kenne ich ein Beispiel für diesen Sachverhalt? Und kenne ich ein Beispiel, wo die Voraussetzungen nicht erfüllt sind?

Wenn Sie die Formulierung eines Satzes oder einer Proposition gelesen haben, steigen Sie nicht gleich in den Beweis ein. Überlegen Sie zuerst: Was sind die Voraussetzungen (also die Annahmen, die erfüllt sein müssen), und was ist die Behauptung? Was ist im Beweis zu tun, um aus den Voraussetzungen die Behauptung herzuleiten?

Versuchen Sie, jeden Satz und jede Definition mit eigenen Worten zu formulieren. Notieren Sie Ihre Formulierung und vergleichen Sie mit der im Lehrtext. Besagen sie dasselbe?

Lernen Sie Definitionen, bei denen Sie Schwierigkeiten haben oder auf die als besonders wichtig hingewiesen wurde, auswendig. Gewisse Dinge brauchen einfach Zeit, sich zu setzen.

Scheuen Sie sich nicht, gewisse Passagen laut zu lesen. Über Mathematik zu sprechen ist gar nicht einfach, und das laute Lesen ist eine gute Übung.

Lösen Sie die im Text gestellten Übungsaufgaben und beschäftigen Sie sich ausführlich mit den Einsendeaufgaben. Versuchen Sie sich an den Übungsaufgaben dann, wenn Sie im Text auf sie treffen. Sie sollen Ihnen helfen, sich an einen neuen Begriff zu gewöhnen und sich zu kontrollieren, ob Sie damit umgehen können. Niemand lernt ein Musikinstrument, weil er Noten beherrscht und sich in Harmonielehre und Musikgeschichte auskennt. Genauso lernt niemand Mathematik durch passives Aufnehmen von Lehrstoff. Sie müssen mit den Begriffen, Konzepten und Fakten umgehen können, und dies geschieht nur durch Üben, Üben und Üben. Nehmen Sie also die Aufgaben ernst.

Wie beim Erlernen einer Sprache, eines Musikinstruments oder einer Sportart gilt auch für die Mathematik: Arbeiten Sie kontinuierlich. Besser ein bis zwei Stunden täglich als zwei Wochenenden ohne Pause. Da kann nicht viel hängenbleiben. Wenn Sie sich pro Woche etwa 20 Stunden mit dem Lehrtext und den Einsendeaufgaben beschäftigen, würde ich das nicht als zu viel erachten.

Der Kurs setzt voraus, dass Sie die Schulmathematik verstanden haben. Sollten Sie sich dabei unsicher fühlen, so sollten Sie sich eines der unzähligen Bücher, in denen die Schulmathematik noch einmal kurz zusammengestellt wird, kaufen und gegebenenfalls nachschlagen.

Die Kurseinheiten bauen aufeinander auf. In Kurseinheit 3 brauchen Sie alles (bis auf Kapitel 1), was vorher bereitgestellt wurde. Je mehr Ihnen bis dahin in Fleisch und Blut übergegangen ist, desto mehr haben Sie den Kopf frei um Neues aufzunehmen.

Zum Schluss einige Hinweise zum Stil des Kurses.

- Die meisten Sätze, Propositionen, und Korollare haben ein Stichwort, meist eine Kurzfassung des behandelten Inhaltes. Auf diese wird beim Verweisen oft hingewiesen. Nicht die Nummern der Aussagen sind wichtig. Versuchen Sie, sich die Stichworte zu merken.
- Das Ende eines Beweises oder das Ende einer Aussage, die meines Erachtens keines Beweises mehr bedarf, wird durch das Beweisabschlusszeichen \square angezeigt.
- Bei Definitionen erkennt man die zu definierenden Begriffe daran, dass sie

fett gedruckt sind.

Kommen wir nun zu den Inhalten der ersten Kurseinheit. Im ersten Kapitel geht es darum, Begriffe und Konzepte, die in der Mathematik immer wieder verwendet werden, vorzustellen und erste Eigenschaften nachzuweisen. Darüber hinaus soll Kapitel 1 dazu dienen, eine gemeinsame Sprache und Symbolik festzulegen und Notation zu vereinbaren.

Im Einzelnen sind zu nennen:

Abschnitt 1.1: Hier lernen Sie das Summensymbol Σ kennen, das eine handliche Abkürzung zur Schreibweise von Summen mit vielen Summanden liefert.

Nach Durcharbeiten dieses Abschnittes sollten Sie keine Angst vor Doppelsummen haben.

Abschnitt 1.2: Eine Aussage ist jeder Satz der Umgangssprache, dem die Eigenschaft „wahr“ zu sein oder „falsch“ zu sein, zugesprochen werden kann. Mit Hilfe so genannter Junktoren können aus Aussagen weitere Aussagen konstruiert werden. Wie dies geschieht, sehen Sie in Abschnitt 1.2.

Nach Durcharbeiten dieses Abschnittes sollten Sie die Wahrheitstabellen der Junktoren kennen, nicht übermäßig komplexe Aussagen durch Quantoren ausdrücken können und in der Lage sein, Aussagen in Quantoren-Schreibweise in Umgangssprache zu übersetzen. Weiter sollten Sie die Negation von Aussagen bilden können. Sie sollten sensibel für die verschiedenen Beweisprinzipien sein, die in der Mathematik verwendet werden und die wir in 1.2.5 vorstellen werden. Wir werden Sie im Kurs darauf hinweisen, wenn sie eingesetzt werden. Das Prinzip der vollständigen Induktion ist zentral in der Mathematik. Dies müssen Sie verstanden haben und in Beispielen verwenden können.

Abschnitt 1.3: Die Verständigung in der modernen Mathematik stützt sich auf den Begriff der Menge. In Abschnitt 1.3 werden im Wesentlichen nur Begriffe im Zusammenhang mit Mengen zusammengetragen, die im Folgenden immer wieder verwendet werden.

Nach Durcharbeiten von Abschnitt 1.3 sollten Sie mit folgenden Begriffen umgehen können: Vereinigung, Durchschnitt und Produkt von Mengen, Differenzmengen und Gleichheit von Mengen.

Abschnitt 1.4: Jetzt wird es langsam ernst, wir reden über Abbildungen. Viele Aussagen in der Mathematik werden mit Hilfe von Abbildungen formuliert. Nachdem in Abschnitt 1.4.1 der Begriff einer Abbildung definiert wird, kommen wir in Abschnitt 1.4.2 zu zwei sehr wichtigen Mengen, die im Zusammenhang mit Abbildungen auftauchen: dem Bild einer Abbildung und der Menge der Urbilder eines

Elements unter einer Abbildung. Die Frage, ob und wie viele Urbilder Elemente unter einer Abbildung haben, führt zu den Begriffen injektiver, surjektiver und bijektiver Abbildungen. Diese Begriffe werden Ihnen in der Mathematik immer wieder begegnen, wir werden in Kurseinheit 3 wieder auf sie treffen. In Abschnitt 1.4.3 wird die Komposition von Abbildungen eingeführt, und es wird untersucht, welche Abbildungen invertierbar sind. Unser erstes großes Ergebnis, das wir oft benutzen werden, ist die Charakterisierung invertierbarer Abbildungen, Korollar 1.4.22.

Nach Durcharbeiten von Abschnitt 1.4 sollten Sie mit folgenden Begriffen umgehen können: Abbildung, Bild und Urbild von Abbildungen, injektive, surjektive und bijektive Abbildungen, Invertierbarkeit von Abbildungen, Komposition von Abbildungen, Gleichheit von Abbildungen.

Abschnitt 1.5: Verknüpfungen, die wir in Abschnitt 1.5 vorstellen, sind spezielle Abbildungen. Zwei Elementen einer Menge wird ein drittes Element dieser Menge zugeordnet. Typische Beispiele sind die Addition und die Multiplikation reeller Zahlen. In der Mathematik interessiert man sich für Verknüpfungen mit schönen Eigenschaften. Welches solche Eigenschaften sind, wird in Abschnitt 1.5 erklärt – im Wesentlichen handelt es sich um Eigenschaften, die denen ähneln, die wir vom Rechnen mit ganzen Zahlen schon kennen. Das Wichtige in Abschnitt 1.5 sind die Beispiele.

Abschnitt 1.6: In diesem Abschnitt geht es um Körper. Körper sind Mengen, in denen wir Elemente addieren und multiplizieren können, wobei jedoch eine Reihe von Regeln erfüllt sein müssen. Beispiele für Körper sind die rationalen und die reellen Zahlen. Es gibt aber noch viel mehr Beispiele für Körper – einen weiteren, den Körper \mathbb{F}_2 mit zwei Elementen, werden Sie in Abschnitt 1.6 kennen lernen. Dieser Körper sollte Ihnen in Fleisch und Blut übergehen.

Nachdem wir in Kapitel 1 die grundlegenden Begriffe vorgestellt haben, führen wir in Kapitel 2 Matrizen ein und erklären, wie mit ihnen gerechnet wird.

Nach Durcharbeiten dieses Kapitels sollten Sie entscheiden können, welche Matrizen Sie addieren und welche Sie multiplizieren dürfen, und Sie sollten die Rechnungen durchführen können. Kapitel 2 ist etwas trocken. Beißen Sie sich trotzdem durch, die Matrizenrechnung ist eine Grundlage für die weiteren Kurseinheiten, und die sollten Sie dann beherrschen.

In Kapitel 3 geht es um spezielle Matrizen, so genannte Elementarmatrizen. Wenn man Elementarmatrizen von links an eine Matrix multipliziert, so werden zwei Zeilen vertauscht, oder eine Zeile wird mit einem Körperelement multipliziert, oder das Vielfache einer Zeile wird zu einer anderen addiert.

Nach Durcharbeiten dieses Kapitels sollten Sie wissen, welche Elementarmatrix welche elementare Zeilenumformung bewirkt, und sie sollten wissen, dass Elementarmatrizen invertierbar sind, und dass ihre Inversen ebenfalls Elementarmatrizen sind. Diese Tatsache werden wir später immer wieder ausnutzen.

Kapitel 1

Einiges zum Sprachgebrauch

In diesem einleitenden Kapitel werden wir zunächst etwas Notation festlegen und einige Begriffe klären, damit wir nicht aneinander vorbeireden.

1.1 Das Summensymbol Σ

Oft müssen wir Summen mit vielen Summanden untersuchen. Etwa:

(a) $9 + 16 + 25 + 36 + 49 + 64 + 81 + 100$

(b) $\frac{n}{2} + \frac{n}{3} + \cdots + \frac{n}{k}$

(c) $t_1 + 2t_2 + 3t_3 + \cdots + nt_n$

(d) $1 + 1 + 1 + 1 + 1$

Um das kompakt schreiben zu können, benutzen wir das Summationssymbol Σ . Das Symbol Σ , der griechische Buchstabe Sigma, der dem deutschen S entspricht, steht für „Summe“. Man spricht dieses Symbol „Summe“ aus.

Analysieren wir, was wir in den Beispielen gemacht haben:

(a) Wir addieren alle Quadrate der Zahlen von 3 bis 10. Dafür schreibt man $\sum_{i=3}^{10} i^2$

oder $\sum_{3 \leq i \leq 10} i^2$. Gesprochen wird das „Summe der i^2 für i von 3 bis 10“.

(b) Wir summieren Brüche, deren Zähler immer n ist und bei denen im Nenner

alle Zahlen zwischen 2 und k stehen. Dafür schreiben wir $\sum_{j=2}^k \frac{n}{j}$ oder $\sum_{2 \leq j \leq k} \frac{n}{j}$.

(c) Wir haben Zahlen t_1, \dots, t_n gegeben und müssen jede Zahl mit ihrem Index multiplizieren und aufaddieren. Dafür kann man $\sum_{k=1}^n kt_k$ oder $\sum_{1 \leq k \leq n} kt_k$ schreiben.

(d) Wir müssen 5 mal 1 addieren. Dafür sind $\sum_{r=1}^5 1$ oder $\sum_{1 \leq r \leq 5} 1$ mögliche Abkürzungen.

Es ist gleichgültig, ob wir die Summationsindizes mit i, j, k, r oder anders benennen, zum Beispiel ist $\sum_{i=1}^{10} i^2 = \sum_{j=1}^{10} j^2$.

Wir können auch Summen aufaddieren und erhalten Doppelsummen.

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq i \leq m} \sum_{1 \leq j \leq n} a_{ij} &= \sum_{1 \leq i \leq m} (a_{i1} + a_{i2} + \dots + a_{in}) \\ &= (a_{11} + a_{12} + \dots + a_{1n}) + (a_{21} + a_{22} + \dots + a_{2n}) \\ &\quad + \dots + (a_{m1} + a_{m2} + \dots + a_{mn}). \end{aligned}$$

Statt $\sum_{1 \leq i \leq m} \sum_{1 \leq j \leq n} a_{ij}$ schreibt man auch $\sum_{\substack{1 \leq i \leq m \\ 1 \leq j \leq n}} a_{ij}$. Vertauschen wir nun die Summensymbole:

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq j \leq n} \sum_{1 \leq i \leq m} a_{ij} &= \sum_{1 \leq j \leq n} (a_{1j} + a_{2j} + \dots + a_{mj}) \\ &= (a_{11} + a_{21} + \dots + a_{m1}) + (a_{12} + a_{22} + \dots + a_{m2}) \\ &\quad + \dots + (a_{1n} + a_{2n} + \dots + a_{mn}) \\ &= (a_{11} + a_{12} + \dots + a_{1n}) + \dots + (a_{m1} + a_{m2} + \dots + a_{mn}) \\ &= \sum_{1 \leq i \leq m} \sum_{1 \leq j \leq n} a_{ij}. \end{aligned}$$

Wir sehen also:

1.1.1 Merkregel: Wenn Klammern um Summen weggelassen und Summanden vertauscht werden dürfen, so dürfen die Summensymbole in Doppelsummen vertauscht werden.

1.1.2 Aufgabe: Schreiben Sie folgenden Ausdruck als Summe: $\sum_{\substack{1 \leq i \leq 3 \\ 4 \leq j \leq 6}} a_{ij}$.

1.1.3 Aufgabe: Schreiben Sie folgenden Ausdruck mit Hilfe des Σ -Symbols:

$$(b_{63} + b_{73} + b_{83}) + (b_{64} + b_{74} + b_{84}) + (b_{65} + b_{75} + b_{85})$$

1.1.4 Aufgabe: Berechnen Sie $\sum_{i=1}^5 i^2$.

1.2 Aussagen

In der klassischen Logik wird unter einer **Aussage** jeder Satz der Umgangssprache verstanden, dem die Eigenschaft, entweder „wahr“ zu sein oder „falsch“ zu sein, zugesprochen werden kann. Jede Aussage ist also entweder wahr oder falsch, und welche dieser Eigenschaften auf eine Aussage zutrifft, soll prinzipiell feststehen, ohne dass man im Einzelfall in der Lage sein muss, effektiv entscheiden zu können, welcher der beiden Fälle zutrifft.

1.2.1 Beispiel: „Es gibt unendlich viele natürliche Zahlen x, y, z , so dass die Gleichung $x^2 + y^2 = z^2$ lösbar ist.“

Obgleich Sie vermutlich nicht wissen, ob dieser Satz richtig oder falsch ist, handelt es sich um eine Aussage. Entweder gibt es unendlich viele natürliche Zahlen x, y, z , die die Eigenschaft haben, dass $x^2 + y^2 = z^2$ ist, oder nicht. Beides gleichzeitig ist nicht möglich, nichts von beiden ebenfalls nicht, also ist dieser Satz eine Aussage. Diese Aussage ist übrigens wahr, einen Beweis dafür, das heißt, eine Begründung dafür, dass diese Aussage wahr ist, lernen Studierende der Mathematik in einem Kurs oder einer Vorlesung über elementare Zahlentheorie.

1.2.2 Aufgabe: Sind die folgenden Sätze Aussagen? Begründen Sie Ihre Antwort.

1. Es gibt unendlich viele gerade Primzahlen.
2. $(a + b)^2$.
3. Für jede reelle Zahl a gilt $a \cdot 0 = 0$.
4. Wenn $12 \geq 9$, so folgt $6 \geq 7$ und $2 \cdot 2 = 4$.

1.2.1 Junktoren

Aus gegebenen Aussagen können neue Aussagen gebildet werden. Dies geschieht durch sogenannte **Junktoren** (iungere = verbinden, lateinisch), die durch die Symbole $\neg, \wedge, \vee, \Rightarrow$ und \Leftrightarrow bezeichnet werden, und die wir hier erklären wollen.

- (a) **Die Negation \neg :** Wenn \mathcal{A} eine Aussage ist, so kann \mathcal{A} die Eigenschaft wahr oder falsch zugeordnet werden.

1.2.3 Definition: Die **Negation** $\neg\mathcal{A}$ von \mathcal{A} ist diejenige Aussage, die falsch ist, wenn \mathcal{A} wahr ist, und die wahr ist, wenn \mathcal{A} falsch ist.

Die Negation von \mathcal{A} wird mit $\neg\mathcal{A}$ bezeichnet. Ausgesprochen wird dies als „nicht \mathcal{A} “ oder „Negation von \mathcal{A} “. Ordnen wir einer wahren Aussage den Wert w und einer falschen Aussage den Wert f zu, so lässt sich die Definition der Negation von \mathcal{A} folgendermaßen tabellarisch zusammenfassen:

\mathcal{A}	$\neg\mathcal{A}$
w	f
f	w

(b) **Die Konjunktion** \wedge : Seien \mathcal{A} und \mathcal{B} Aussagen.

1.2.4 Definition: Die **Konjunktion** $\mathcal{A}\wedge\mathcal{B}$ von \mathcal{A} und \mathcal{B} ist diejenige Aussage, die genau dann wahr ist, wenn \mathcal{A} und \mathcal{B} beide wahr sind.

Die Konjunktion von \mathcal{A} und \mathcal{B} wird mit $\mathcal{A}\wedge\mathcal{B}$ bezeichnet, und $\mathcal{A}\wedge\mathcal{B}$ wird „ \mathcal{A} und \mathcal{B} “ ausgesprochen. Fassen wir die Konjunktion von zwei Aussagen noch einmal tabellarisch zusammen. Die Aussagen \mathcal{A} beziehungsweise \mathcal{B} können wahr oder falsch sein. Wir haben also folgende Kombinationen:

\mathcal{A}	\mathcal{B}
w	w
w	f
f	w
f	f

Da $\mathcal{A}\wedge\mathcal{B}$ genau dann wahr ist, wenn \mathcal{A} und \mathcal{B} beide wahr sind, erhalten wir:

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A}\wedge\mathcal{B}$
w	w	w
w	f	f
f	w	f
f	f	f

Beispiel: Sei \mathcal{A} die Aussage „ $3 \geq 2$ “, und sei \mathcal{B} die Aussage „9 ist eine Primzahl“. Die Aussage \mathcal{A} ist wahr, die Aussage \mathcal{B} ist falsch. Aus der Tabelle lesen wir ab, dass die Aussage „ $3 \geq 2$ und 9 ist eine Primzahl“ falsch ist.

(c) **Die Disjunktion** \vee : Seien \mathcal{A} und \mathcal{B} Aussagen.

1.2.5 Definition: Die **Disjunktion** $\mathcal{A}\vee\mathcal{B}$ von \mathcal{A} und \mathcal{B} ist diejenige Aussage, die genau dann wahr ist, wenn mindestens eine der Aussagen \mathcal{A} oder \mathcal{B} wahr

sind.

Die Disjunktion von \mathcal{A} und \mathcal{B} wird mit $\mathcal{A} \vee \mathcal{B}$ bezeichnet und „ \mathcal{A} oder \mathcal{B} “ ausgesprochen. Wie bei der Konjunktion können wir die Definition der Disjunktion in Abhängigkeit vom Wahrheitswert von \mathcal{A} und \mathcal{B} tabellarisch zusammenfassen:

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \vee \mathcal{B}$
w	w	w
w	f	w
f	w	w
f	f	f .

Beispiel: Sei \mathcal{A} die Aussage „ $3 \geq 2$ “, und sei \mathcal{B} die Aussage „9 ist eine Primzahl“. Mit der Tabelle folgt, dass die Aussage „ $3 \geq 2$ oder 9 ist eine Primzahl“ wahr ist.

(d) **Die Implikation \Rightarrow :** Seien wieder \mathcal{A} und \mathcal{B} Aussagen.

1.2.6 Definition: Die **Implikation** $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ von \mathcal{A} und \mathcal{B} ist diejenige Aussage, die genau dann falsch ist, wenn \mathcal{A} wahr und \mathcal{B} falsch ist.

Die Implikation von \mathcal{A} und \mathcal{B} wird mit $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ bezeichnet und „ \mathcal{A} impliziert \mathcal{B} “ oder „aus \mathcal{A} folgt \mathcal{B} “ oder „wenn \mathcal{A} , dann \mathcal{B} “ ausgesprochen.

1.2.7 Definition: Die Aussage \mathcal{A} heißt die **Prämisse** oder die **Voraussetzung** der Implikation $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$, und die Aussage \mathcal{B} wird die **Konklusion** oder der **Schluss** der Implikation genannt.

Wieder fassen wir die Definition von $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ tabellarisch zusammen:

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$
w	w	w
w	f	f
f	w	w
f	f	w .

Beispiel: Sei \mathcal{A} die Aussage „ $3 \geq 2$ “, und sei \mathcal{B} die Aussage „9 ist eine Primzahl“. Mit der Tabelle folgt, dass die Aussage „Wenn $3 \geq 2$ ist, dann ist 9 eine Primzahl“ falsch ist. Das ist beruhigend.

Der mathematische Gebrauch des Junktors \Rightarrow bürstet den umgangssprachlichen Gebrauch der Satzkonstruktion „Wenn \mathcal{A} , dann \mathcal{B} “ ziemlich gegen den Strich. In der Umgangssprache müssen die Aussagen \mathcal{A} und \mathcal{B} miteinander in

Beziehung stehen. In der Mathematik, formal gesehen, nicht. In der Mathematik geht die Aussage „Wenn $3 \geq 2$ ist, dann ist 17 ungerade“ als wahre Aussage durch, denn beide Teilaussagen sind wahr. In der Umgangssprache würde man dieselbe Aussage vermutlich als falsch empfinden. Es wird Sie aber vielleicht beruhigen, dass auch in der Mathematik Prämisse und Konklusion einer Implikation immer etwas miteinander zu tun haben werden.

Sie sollten die Tabelle für die Implikation folgendermaßen interpretieren: Aus einer wahren Prämisse kann man niemals etwas Falsches folgern. Ist die Prämisse hingegen falsch, so kann alles passieren, die Konklusion kann richtig oder aber falsch sein.

(e) **Die Äquivalenz \Leftrightarrow :** Seien \mathcal{A} und \mathcal{B} Aussagen.

1.2.8 Definition: Die **Äquivalenz** $\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$ von \mathcal{A} und \mathcal{B} ist diejenige Aussage, die genau dann wahr ist, wenn \mathcal{A} und \mathcal{B} beide wahr sind oder \mathcal{A} und \mathcal{B} beide falsch sind.

Die Äquivalenz von \mathcal{A} und \mathcal{B} wird mit $\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$ bezeichnet und „ \mathcal{A} genau dann, wenn \mathcal{B} “ oder „ \mathcal{A} ist äquivalent zu \mathcal{B} “ ausgesprochen. Tabellarisch fassen wir die Definition folgendermaßen zusammen:

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$
w	w	w
w	f	f
f	w	f
f	f	w .

Beispiel: Sei \mathcal{A} die Aussage „ $3 \geq 2$ “, und sei \mathcal{B} die Aussage „9 ist eine Primzahl“. Mit der Tabelle folgt, dass die Aussage „Genau dann ist $3 \geq 2$, wenn 9 eine Primzahl ist“ falsch ist.

Hingegen würde die Aussage „Genau dann ist $3 \geq 2$, wenn 7 eine Primzahl ist“ wahr sein, denn beide Teilaussagen sind wahr. Das sieht vermutlich jeder Nicht-Mathematiker, Nicht-Logiker oder Nicht-Philosoph anders.

1.2.9 Definition: Die Tabellen, die wir oben aufgestellt haben, heißen **Wahrheitstabeln**. In ihnen wird aufgelistet, unter welchen Umständen eine Aussage (etwa $\mathcal{A} \wedge \mathcal{B}$ oder $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$) wahr oder falsch ist.

Mit Hilfe von Wahrheitstabeln können wir auch die Wahrheitstabeln für komplexere Aussagen aufstellen, wie folgende Beispiele zeigen. Dazu seien \mathcal{A} und \mathcal{B} Aussagen.

1.2.10 Beispiele: (a) **Behauptung:** Die Wahrheitstafeln von $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ und von $(\neg \mathcal{B}) \Rightarrow (\neg \mathcal{A})$ sind gleich.

Beweis: Wir haben folgende Kombinationsmöglichkeiten der Wahrheitsgehalte der Aussagen \mathcal{A} und \mathcal{B} :

\mathcal{A}	\mathcal{B}
w	w
w	f
f	w
f	f

Wir tragen die Wahrheitswerte für $\neg \mathcal{B}$ und $\neg \mathcal{A}$ ein, und dann, mit Hilfe der Wahrheitstafel für die Implikation, die Wahrheitswerte für $(\neg \mathcal{B}) \Rightarrow (\neg \mathcal{A})$. Wir erhalten:

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\neg \mathcal{B}$	$\neg \mathcal{A}$	$(\neg \mathcal{B}) \Rightarrow (\neg \mathcal{A})$
w	w	f	f	w
w	f	w	f	f
f	w	f	w	w
f	f	w	w	w

Interpretieren wir die beiden mittleren Spalten als Nebenrechnungen, so erhalten wir als Wahrheitstafel für $(\neg \mathcal{B}) \Rightarrow (\neg \mathcal{A})$ die Tabelle

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$(\neg \mathcal{B}) \Rightarrow (\neg \mathcal{A})$
w	w	w
w	f	f
f	w	w
f	f	w

Diese stimmt mit den Einträgen in der Tabelle

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$
w	w	w
w	f	f
f	w	w
f	f	w

für $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ überein. □

(b) **Behauptung:** Die Wahrheitstafeln von $\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$ und $(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}) \wedge (\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A})$ sind gleich.

Beweis: Analog zu Beispiel (a) bestimmen wir die Wahrheitstafel für $(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}) \wedge (\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A})$.

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$	$\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A}$	$(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}) \wedge (\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A})$
w	w	w	w	w
w	f	f	w	f
f	w	w	f	f
f	f	w	w	w

Die Wahrheitstafel für $(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}) \wedge (\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A})$ ist damit

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}) \wedge (\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A})$
w	w	w
w	f	f
f	w	f
f	f	w

und die Einträge stimmen mit denen der Wahrheitstafel für $\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$ überein. \square

Versuchen Sie es doch bitte selbst einmal.

1.2.11 Aufgabe: Beweisen Sie, dass die Wahrheitstafeln von $\neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$ und $(\neg\mathcal{A}) \wedge (\neg\mathcal{B})$ gleich sind.

1.2.12 Aufgabe: Beweisen Sie, dass die Wahrheitstafeln von $\neg(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B})$ und $(\neg\mathcal{A}) \vee (\neg\mathcal{B})$ gleich sind.

1.2.13 Definition: Wenn zwei Aussagen dieselben Wahrheitstafeln haben, so sagen wir, dass die Aussagen **logisch äquivalent** sind.

1.2.14 Aufgabe: Geben Sie ein Beispiel für zwei Aussagen \mathcal{A} und \mathcal{B} , so dass $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ wahr ist und $\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A}$ falsch ist.

Die Gleichheit der Wahrheitstafeln, und damit die logische Äquivalenz der Aussagen in den Beispielen oben und den Übungsaufgaben sind der Grund für gewisse Beweisprinzipien in der Mathematik. Wenn wir eine Behauptung der Form „Wenn \mathcal{A} , dann \mathcal{B} “ beweisen müssen, dann können wir statt dessen die Behauptung „Wenn $\neg\mathcal{B}$, dann $\neg\mathcal{A}$ “ beweisen. Das ist vielleicht manchmal einfacher.

Analog, wenn wir „ \mathcal{A} genau dann, wenn \mathcal{B} “ beweisen wollen, so zerlegen wir den Beweis in zwei Schritte. Wir beweisen zunächst die Aussage „Wenn \mathcal{A} , dann \mathcal{B} “ und dann die Aussage „Wenn \mathcal{B} , dann \mathcal{A} “.

1.2.2 Quantoren

In der Mathematik wird nicht nur untersucht, ob eine Eigenschaft auf ein bestimmtes Ding zutrifft oder nicht. Oft wird auch gefragt, wieviele (lateinisch: quanti) Dinge eine gegebene Eigenschaft besitzen. Operatoren, die solche Zusammenhänge beschreiben, werden in der mathematischen Logik **Quantoren** genannt. Für die am häufigsten vorkommenden Quantoren gibt es wiederum Abkürzungen.

1.2.15 Definition: Existenzquantor \exists : Das Symbol \exists wird verbal durch „Es gibt ein“ ausgedrückt.

1.2.16 Merkregel: In der Mathematik wird „Es gibt ein“ im Sinne von „Es gibt mindestens ein.“ verwendet.

Die Aussage „Es gibt eine gerade Zahl“ ist also eine wahre Aussage. Da es unendlich viele gerade Zahlen gibt, gibt es insbesondere eine gerade Zahl.

Eine Aussage

„Es gibt ein x mit \mathcal{A} “

wird mit Hilfe von Quantoren durch

$$\exists x : \mathcal{A}$$

ausgedrückt. Im Zusammenhang mit dem Existenzquantor \exists wird der Doppelpunkt zu „mit“.

1.2.17 Definition: Allquantor \forall : Das Symbol \forall wird verbal durch „Für alle“ ausgedrückt.

Eine Aussage

„Für alle x gilt \mathcal{A} “

wird mit Hilfe von Quantoren durch

$$\forall x : \mathcal{A}$$

ausgedrückt. Sie sehen, dass der Doppelpunkt im Zusammenhang mit dem Allquantor \forall als das Verb „gilt“ gelesen wird.

Für die folgenden Aufgaben müssen wir noch etwas Notation festlegen: Mit \mathbb{N} bezeichnen wir die Menge der natürlichen Zahlen $\{1, 2, 3, \dots\}$, und das Symbol \in bedeutet, dass das Objekt links von \in Element der Menge ist, die rechts von \in steht.

1.2.18 Aufgabe: Drücken Sie die folgenden Aussagen verbal aus.

1. $\exists n \in \mathbb{N} : (\forall m \in \mathbb{N} : n \leq m)$
2. $\exists n \in \mathbb{N} : n$ teilt 17

1.2.19 Aufgabe: Drücken Sie die folgenden Aussagen mit Hilfe von Quantoren aus.

1. Es gibt eine Primzahl p , die durch 3 teilbar ist.
2. Für alle natürlichen Zahlen n gilt $n \geq 1$.

Quantoren lassen sich beliebig verschachteln, nur sollte man dann die Aussagen klammern, um nicht den Überblick zu verlieren.

Beispiel: Der Ausdruck $\forall \varepsilon > 0 : (\exists n_\varepsilon \in \mathbb{N} : (\forall n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| < \varepsilon))$ bedeutet „Für alle $\varepsilon > 0$ gilt: Es gibt ein $n_\varepsilon \in \mathbb{N}$ mit der Eigenschaft, dass für alle $n \geq n_\varepsilon$ gilt, dass $|a_n - a| < \varepsilon$ ist“. Oder, weniger holprig ausgedrückt: „Für alle $\varepsilon > 0$ gibt es ein $n_\varepsilon \in \mathbb{N}$, so dass $|a_n - a| < \varepsilon$ für alle $n \geq n_\varepsilon$ gilt.“

1.2.20 Aufgabe: Drücken Sie die folgenden Aussagen mit Hilfe von Quantoren aus.

1. Für alle $y \in Y$ gibt es ein $x \in X$ mit $f(x) = y$.
2. Es gibt ein $a \in \mathbb{R}$ mit $ax = x$ für alle $x \in \mathbb{R}$.

Der Gebrauch von Quantoren ist Geschmacksache. Es ist ziemlich mühsam, einen Satz wie etwa

$$\forall n \in \mathbb{N} : (\exists m \in \mathbb{N} : m \geq n)$$

zu lesen, insbesondere, wenn derselbe Sachverhalt durch

$$\text{Für alle natürlichen Zahlen } n \text{ gibt es ein } m \in \mathbb{N} \text{ mit } m \geq n.$$

ausgedrückt werden kann.

1.2.3 Negation von All- und Existenzaussagen

Die Negation der Aussage

$$\text{„Es gibt ein } x \text{ mit } \mathcal{A}\text{“ also, in Quantorensprache, } \exists x : \mathcal{A}$$

ist die Aussage

„Für alle x gilt die Aussage $\neg\mathcal{A}$ “, also $\forall x : \neg\mathcal{A}$.

1.2.21 Merkregel: Bei der Negation einer Existenzaussage $\exists x : \mathcal{A}$ wird der Existenzquantor in einen Allquantor umgewandelt, und die Aussage \mathcal{A} wird negiert.

1.2.22 Aufgabe: Wahr oder falsch? Die Negation der Aussage

1. „Es gibt eine Primzahl p mit p gerade und $p \geq 3$ “ ist „Für alle Primzahlen p gilt p ist ungerade oder $p < 3$.“
2. „Es gibt eine reelle Zahl x mit $x^2 + 1 < 0$ “ ist „Für alle reellen Zahlen x gilt $x^2 + 1 \geq 0$.“
3. „Es gibt eine ganze Zahl $a \in \mathbb{Z}$ mit $a > 3$ und $a < 4$ “ ist „Für alle ganzen Zahlen $a \in \mathbb{Z}$ gilt $a \leq 3$ oder $a \geq 4$.“

Die Negation des Satzes

„Für alle x gilt \mathcal{A} “ also $\forall x : \mathcal{A}$

ist die Aussage

„Es gibt ein x mit $\neg\mathcal{A}$ “, also $\exists x : \neg\mathcal{A}$.

1.2.23 Merkregel: Bei der Negation einer Allaussage $\forall x : \mathcal{A}$ wird der Allquantor in einen Existenzquantor umgewandelt, und die Aussage \mathcal{A} wird negiert.

1.2.24 Aufgabe: Wahr oder falsch? Die Negation der Aussage

1. „Für alle $n \geq 3$ hat die Gleichung $x^n + y^n = z^n$ eine Lösung“ ist „Es gibt ein $n \geq 3$, so dass die Gleichung $x^n + y^n = z^n$ keine Lösung hat.“
2. „Für alle $x \in X$ gilt x ist gerade oder eine Primzahl“ ist „Es gibt ein $x \in X$, das ungerade oder keine Primzahl ist.“
3. „Für alle $n \geq 5$ ist $a_n < 0$ “ ist „Es gibt ein $n \geq 5$, so dass $a_n \geq 0$ ist.“
4. „Für alle a mit $a \geq 5$ und $a \leq 7$ gilt $2a \geq 10$ und $2a \leq 14$ “ ist „Es gibt ein a mit $a \geq 5$ und $a \leq 7$ mit $2a < 10$ oder $2a > 14$.“

Mit Hilfe von Quantoren und der Merkregeln lassen sich auch komplexere Aussagen einfach negieren. Betrachten wir das Beispiel der Aussage „Für alle $\varepsilon > 0$ gibt es ein $n_\varepsilon \in \mathbb{N}$, so dass $|a_n - a| < \varepsilon$ ist, für alle $n \geq n_\varepsilon$ “ aus dem letzten Abschnitt. In Quantorenschreibweise lautet diese Aussage

$$\forall \varepsilon > 0 : (\exists n_\varepsilon \in \mathbb{N} : (\forall n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| < \varepsilon)).$$

Was ist die Negation dieser Aussage? Die Aussage ist von der Form

$$\forall \varepsilon > 0 : \mathcal{A}, \text{ wobei } \mathcal{A} \text{ die Aussage } (\exists n_\varepsilon \in \mathbb{N} : (\forall n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| < \varepsilon)) \text{ ist.}$$

Merkregel 1.2.23 sagt, was zu tun ist, die Negation von $\forall \varepsilon > 0 : \mathcal{A}$ ist

$$\exists \varepsilon > 0 : \neg \mathcal{A}$$

Die Aussage \mathcal{A} ist von der Form

$$\exists n_\varepsilon \in \mathbb{N} : \mathcal{B}, \text{ wobei } \mathcal{B} \text{ die Aussage } \forall n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| < \varepsilon \text{ ist.}$$

Mit Merkregel 1.2.21 ist $\neg \mathcal{A}$ damit von der Form

$$\forall n_\varepsilon \in \mathbb{N} : \neg \mathcal{B}.$$

Die Aussage \mathcal{B} ist von der Form

$$\forall n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| < \varepsilon,$$

mit Merkregel 1.2.23 ist $\neg \mathcal{B}$ die Aussage

$$\exists n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| \geq \varepsilon.$$

Nun müssen wir nur noch einsetzen. Die gesuchte Negation ist

$$\exists \varepsilon > 0 : (\forall n_\varepsilon \in \mathbb{N} : (\exists n \geq n_\varepsilon : |a_n - a| \geq \varepsilon)).$$

1.2.25 Aufgabe: Bestimmen Sie die Negationen folgender Aussagen.

1. Es gibt ein $n \in \mathbb{N}$, das die Eigenschaft $n \leq m$ für alle $m \in \mathbb{N}$ hat.
2. Für alle $y \in Y$ gibt es ein $x \in X$ mit $f(x) = y$.

1.2.4 Vollständige Induktion

Das Prinzip der vollständigen Induktion, das in diesem Abschnitt erklärt wird, ist ein zentrales Prinzip der Beweisführung.

Mit \mathbb{N}_0 bezeichnen wir die Menge $\{0, 1, 2, \dots\}$.

Sei $n_0 \in \mathbb{N}_0$ fest gewählt, und sei $\mathcal{A}(n)$ für alle $n \in \mathbb{N}_0$, $n \geq n_0$ eine Aussage.

Angenommen, wir können zeigen:

- (i) **Induktionsanfang:** $\mathcal{A}(n_0)$ ist richtig.

(ii) **Induktionsschritt:** Für alle $n \geq n_0$ folgt: Ist $\mathcal{A}(n)$ richtig, so auch $\mathcal{A}(n+1)$.

Das **Prinzip der vollständigen Induktion** besagt: Unter diesen Voraussetzungen ist $\mathcal{A}(n)$ für alle $n \geq n_0$ richtig.

Wenn wir also wissen, dass $\mathcal{A}(n_0)$ wahr ist, und weiter wissen, dass wir für alle $n \geq n_0$ aus der Gültigkeit von $\mathcal{A}(n)$ auf die Gültigkeit von $\mathcal{A}(n+1)$ schließen können, dann können wir über die Kette $\mathcal{A}(n_0) \Rightarrow \mathcal{A}(n_0+1) \Rightarrow \mathcal{A}(n_0+2) \Rightarrow \dots$ die Aussage für jede natürliche Zahl, die größer als n_0 ist, beweisen.

Oft wird ein Induktionsbeweis in drei Schritte unterteilt.

1. Zunächst wird der **Induktionsanfang** formuliert.
2. Dann wird die so genannte **Induktionsannahme**, das ist die Aussage $\mathcal{A}(n)$, formuliert.
3. Im **Induktionsschritt** wird gezeigt, dass die Aussage $\mathcal{A}(n)$ die Aussage $\mathcal{A}(n+1)$ impliziert.

Oft wird auf die explizite Formulierung der Induktionsannahme aber auch verzichtet.

Beispiele:

(a) **Behauptung:** Für alle $n \in \mathbb{N}_0$ ist $\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$.

Beweis:

Induktionsanfang: Sei $n_0 = 0$. Für den Induktionsanfang müssen wir die Gültigkeit der Aussage $\sum_{i=0}^0 i = \frac{0(0+1)}{2}$ beweisen. Links des Gleichheitszeichens haben wir $\sum_{i=0}^0 i = 0$ und rechts des Gleichheitszeichens ebenso. Es ist also $0 = 0$ (offenbar eine wahre Aussage), und damit gilt der Induktionsanfang.

Induktionsannahme Sei $n \geq 0$ und $\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$.

Induktionsschritt: Zu zeigen ist, dass diese Annahme $\sum_{i=0}^{n+1} i = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$

impliziert.

$$\begin{aligned}
 \sum_{i=0}^{n+1} i &= \sum_{i=0}^n i + (n+1) \\
 &= \frac{n(n+1)}{2} + (n+1) \quad \text{nach Induktionsannahme} \\
 &= \frac{n(n+1) + 2n + 2}{2} \\
 &= \frac{n^2 + 3n + 2}{2} \\
 &= \frac{(n+1)(n+2)}{2}.
 \end{aligned}$$

Wir haben also die Aussage „Wenn $\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$ erfüllt ist, so folgt $\sum_{i=0}^{n+1} i = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$ “ bewiesen, und das Prinzip der vollständigen Induktion besagt, dass $\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$ für alle $n \geq 0$ gilt. \square

(b) **Behauptung:** Für alle $n \in \mathbb{N}_0$ ist $a_n = 6^{n+2} + 7^{2n+1}$ durch 43 teilbar.

Beweis: Wir beweisen die Behauptung mit Induktion nach n .

Im Induktionsanfang sei $n_0 = 0$. Dann ist $a_0 = 6^2 + 7 = 43$, also ist a_0 durch 43 teilbar, und es gilt der Induktionsanfang.

Für den Induktionsschritt sei $n \geq 0$. Wir nehmen an, dass a_n durch 43 teilbar ist, und müssen zeigen, dass a_{n+1} durch 43 teilbar ist. Es ist

$$\begin{aligned}
 a_{n+1} &= 6^{(n+1)+2} + 7^{2(n+1)+1} \\
 &= 6^{n+3} + 7^{2n+3} \\
 &= 6(6^{n+2}) + 7^2(7^{2n+1}) \\
 &= 6(6^{n+2}) + (43 + 6)7^{2n+1} \\
 &= 6(6^{n+2} + 7^{2n+1}) + 43 \cdot 7^{2n+1}.
 \end{aligned}$$

43 teilt $6(6^{n+2} + 7^{2n+1})$, denn 43 teilt $6^{n+2} + 7^{2n+1}$ nach Annahme, und 43 teilt $43 \cdot 7^{2n+1}$. Somit ist a_{n+1} durch 43 teilbar, und mit dem Prinzip der vollständigen Induktion folgt die Behauptung. \square

(c) **Behauptung:** Für alle $n \in \mathbb{N}$ gilt $\sum_{i=1}^n (i+1)i = \frac{1}{3}n(n+1)(n+2)$.

Beweis: Wir beweisen die Behauptung mit Induktion nach n .

Im Induktionsanfang sei $n_0 = 1$. Es ist $\sum_{i=1}^1 (i+1)i = 2 \cdot 1 = 2$, und $\frac{1}{3} \cdot 1 \cdot 2 \cdot 3 = 2$.

Somit gilt $\sum_{i=1}^1 (i+1)i = \frac{1}{3} \cdot 1(1+1)(1+2)$, der Induktionsanfang.

Sei nun $n \geq 1$. Für den Induktionsschritt nehmen wir an, dass

$$\sum_{i=1}^n (i+1)i = \frac{1}{3}n(n+1)(n+2)$$

gilt, und wir müssen

$$\sum_{i=1}^{n+1} (i+1)i = \frac{1}{3}(n+1)(n+2)(n+3)$$

herleiten.

Es gilt

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{n+1} (i+1)i &= \left(\sum_{i=1}^n (i+1)i \right) + (n+2)(n+1) \\ &= \frac{1}{3}n(n+1)(n+2) + (n+2)(n+1) \\ &= \left(\frac{1}{3}n + 1 \right)(n+1)(n+2) \\ &= \frac{1}{3}(n+3)(n+1)(n+2) \\ &= \frac{1}{3}(n+1)(n+2)(n+3). \end{aligned}$$

Mit dem Prinzip der vollständigen Induktion folgt die Behauptung. \square

1.2.26 Aufgabe: Beweisen Sie folgende Aussage mit vollständiger Induktion.

$$\sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} = 1 - \frac{1}{n+1} \text{ für alle } n \in \mathbb{N}.$$

Mehr Übungsmaterial zu Beweisen mit vollständiger Induktion finden Sie im LVU zu diesem Kurs.

1.2.5 Beweise

Alle mathematischen Texte, seien es Lehrbücher, Studienbriefe oder wissenschaftliche Forschungsarbeiten, haben im Prinzip denselben Grundaufbau. Sie enthalten relativ wenig Prosa. Es werden Behauptungen formuliert, und dann folgt ein Beweis der Behauptung. Gerade zu Beginn des Studiums stellt sich häufig die Frage, was eigentlich ein Beweis ist. Und ob sich Beweise standardisieren lassen, ob es also ein Schema gibt, mit dem sich Beweise einfach abarbeiten lassen. Die schlechte Nachricht ist: Nein, so ein Schema gibt es nicht, und schon gar nicht lassen sich komplexe Beweise auf Wahrheitstafeln zurückführen.

Grundsätzlich sind fast alle mathematische Sätze „wenn-dann-Aussagen“. Aus gewissen Aussagen (den Voraussetzungen) wird eine weitere Aussage (die Behauptung) mit den Gesetzen der Logik abgeleitet, und dies geschieht im Beweis. Die Struktur des Beweises ist natürlich stark abhängig von den gegebenen Voraussetzungen und der gegebenen Behauptung – hier dürfen wir kein festes Schema erwarten.

Aussagen zu beweisen lässt sich nur durch Übung erlernen, und dadurch, dass andere unsere Bemühungen kritisch hinterfragen und auf Lücken hinweisen. (Hier singe ich das hohe Lied auf das Lösen von Einsendaufgaben.)

Trotzdem gibt es bei Beweisen einige Tricks, die auf den Prinzipien der Logik, wie wir sie oben vorgestellt haben, basieren, und die sollen an dieser Stelle verraten werden.

Das Prinzip der vollständigen Induktion

Dieses Prinzip haben wir oben in Abschnitt 1.2.4 vorgestellt. Wenn immer Sie auf Aussagen der Form „Beweisen Sie, dass für alle $n \in \mathbb{N}$ folgendes gilt ...“ treffen, sollten Sie sich dieses Prinzip in Erinnerung rufen. Vielleicht hilft dieser Ansatz weiter.

Direkte Beweise

Die Struktur eines Satzes (oder einer Übungsaufgabe) ist immer $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$, wobei \mathcal{A} die Voraussetzungen und \mathcal{B} die Behauptung sind.

Auch Äquivalenzaussagen $\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$ passen in dieses Schema. Bei ihnen handelt es sich um zwei Aussagen nach unserem Grundschema, nämlich $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ und $\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A}$.

(Vergleiche Beispiel 1.2.10 (b).) Vor Beweisen von Äquivalenzaussagen deutet man durch Pfeile \Rightarrow und \Leftarrow an, welche Implikation bewiesen wird.

In einem so genannten direkten Beweis der Aussage $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ nimmt man an, die Aussage \mathcal{A} würde gelten und schließt dann, dass auch \mathcal{B} gelten muss.

Beweise durch Kontraposition

Wir haben oben in Beispiel 1.2.10 (a) gesehen, dass logisch äquivalent zur Aussage „ $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ “ die Aussage „ $\neg \mathcal{B} \Rightarrow \neg \mathcal{A}$ “ ist. Ein Beweis der Aussage $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ durch Kontraposition läuft nach folgendem Schema ab:

Wir nehmen an, es gelte $\neg \mathcal{B}$ und folgern, dass $\neg \mathcal{A}$ gilt.

Indirekte Beweise (auch genannt: Beweise durch Widerspruch)

Manchmal zieht man einen Beweis der Aussage $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ auch folgendermaßen auf:

Es gelte \mathcal{A} . Angenommen, \mathcal{B} wäre falsch. Dann schließt man auf einen Widerspruch (zur Voraussetzung, oder zu einer vorher bewiesenen Tatsache, oder zur Definition, ...). Dieser Widerspruch zeigt, dass die Annahme „ \mathcal{B} ist falsch“ selbst falsch war, und es folgt, dass \mathcal{B} richtig sein muss.

Ein Widerspruchsbeweis beruht auf der Tatsache, die wir in Abschnitt 1.2 gesehen haben, dass aus einer wahren Aussage mit den Gesetzen der Logik nicht etwas Falsches geschlossen werden kann. Wenn aus „ \mathcal{B} ist falsch“ mit den Gesetzen der Logik auf offensichtlichen Unsinn geschlossen werden kann, dann muss die Aussage „ \mathcal{B} ist falsch“ verworfen werden.

Ringschlüsse

Oft müssen Aussagen der Form

„wenn \mathcal{A} gilt, dann sind die Aussagen (i), (ii) und (iii) äquivalent“

bewiesen werden.

Wir könnten natürlich \mathcal{A} voraussetzen und dann die Aussagen (i) \Rightarrow (ii), (ii) \Rightarrow (i), (ii) \Rightarrow (iii), (iii) \Rightarrow (ii), (iii) \Rightarrow (i) und (i) \Rightarrow (iii) beweisen.

Aber es geht viel schneller. Wenn Sie (i) \Rightarrow (ii), (ii) \Rightarrow (iii) und (iii) \Rightarrow (i) bewiesen haben, dann sind Sie schon fertig. Sie kommen von jeder Aussage zu jeder anderen,

indem Sie den Implikationspfeilen folgen. Der Beweis der Aussage (ii) \Rightarrow (i) erfolgt beispielsweise, indem Sie (ii) \Rightarrow (iii) \Rightarrow (i) folgen.

1.2.6 Satz, Proposition, Korollar, ... ?

In diesem Kurs werden Sie mathematische Aussagen sehen, die als **Satz**, **Proposition** oder **Korollar**, **Lemma** oder **Bemerkung** bezeichnet werden. Was ist was?

Der Begriff **Satz** ist am schwierigsten einzugrenzen. Es gibt Autoren, die jede zu beweisende Aussage einen Satz nennen. Das wird in diesem Kurs nicht der Fall sein. Hier wird als Satz nur ein tiefes, wichtiges Resultat bezeichnet. Man findet auch die Bezeichnung **Theorem** für ein besonders wichtiges Ergebnis. Dieser Terminus wird allerdings immer seltener verwendet, denn im Englischen, der wichtigsten Sprache für die Mathematik, entspricht das englische Wort Theorem gerade dem deutschen Wort Satz. In diesem Kurs werden Sie häufig den Begriff **Proposition** finden. Das ist die lateinische Übersetzung des Wortes Satz. Ich verwende es für Ergebnisse, die wichtig, allerdings nicht so wichtig wie ein Satz sind.

Lemma stammt aus dem Griechischen und bedeutet so viel wie „Hauptgedanke“. Bei einem Lemma handelt es sich also um einen ganz besonders wichtigen Schlüsselgedanken, der in vielen Situationen hilfreich ist. Heute wird Lemma aber auch im Sinne von „Hilfssatz“ gebraucht. Also eine technische Aussage, die vielleicht sogar einen komplizierten Beweis hat, die aber den Beweis des folgenden Satzes dann sehr elegant macht. Der Plural von Lemma ist Lemmata.

Ein **Korollar** (Betonung auf der letzten Silbe) ist eine Folgerung aus einem Satz oder einer Proposition beziehungsweise aus deren Beweis. Bei einem Korollar muss man immer angeben können, woraus es eine Folgerung ist. Als sehr schlechter mathematischer Stil gilt es, ein Korollar aus einer Definition oder einem Lemma zu ziehen. Natürlich sollte man sich bei einer Definition zunächst einmal Gedanken machen, was es mit diesem Begriff überhaupt auf sich hat und erste Schlussfolgerungen schließen. Aber das sollte man dann nicht als Korollar, sondern in einer **Bemerkung** oder einer **Beobachtung** machen.

1.3 Mengen

Die Verständigung in der modernen Mathematik stützt sich auf den Begriff der Menge. Dabei wollen wir uns eine Menge als „Zusammenfassung“ von Objekten

vorstellen, wobei immer klar sein soll, ob ein Objekt zu dieser Menge gehört oder nicht. Die Objekte in einer Menge M nennen wir Elemente von M .

Wir schreiben \in für „ist Element von“, also $m \in M$ für „ m ist Element der Menge M “, und \notin für „ist nicht Element von“, also $m \notin M$ für „ m ist nicht Element der Menge M “.

- 1.3.1 Definitionen:**
- (i) Eine Menge N heißt **Teilmenge** einer Menge M , wenn jedes Element aus N auch zu M gehört, wenn also $\forall x : (x \in N \Rightarrow x \in M)$. Um eine Teilmengenbeziehung auszudrücken benutzen wir das Symbol \subseteq .
 - (ii) Zwei Mengen M und N sind **gleich**, falls $M \subseteq N$ und $N \subseteq M$, wenn also M und N die gleichen Elemente enthalten.
 - (iii) Die **leere Menge** ist diejenige Menge, die kein einziges Element besitzt. Sie wird mit \emptyset bezeichnet.

Mengen werden oft in der Form $M = \{x \mid \text{pipapo}\}$ angegeben. Dies steht für die Aussage „ M ist die Menge aller x , die die Eigenschaft pipapo haben.“

Bei der Definition neuer Mengen verwendet man oft nicht das Gleichheitszeichen, sondern das Symbol $:=$. Der Doppelpunkt steht auf der Seite des Gleichheitszeichens, auf der die neu definierte Menge steht.

1.3.2 Beispiel: Die Schreibweise $M := \{2^i \mid i \text{ ist eine gerade Zahl}\}$ bedeutet: M wird definiert als die Menge $\{\dots, 2^{-6}, 2^{-4}, 2^{-2}, 2^0, 2^2, 2^4, 2^6 \dots\}$.

1.3.3 Definitionen: Seien M und N Mengen.

- (i) Die **Vereinigung** von M und N wird mit \cup bezeichnet und ist definiert als

$$M \cup N := \{x \mid x \in M \text{ oder } x \in N\}, \quad (\text{gesprochen: } M \text{ vereinigt } N).$$

- (ii) Der **Durchschnitt** von M und N wird mit \cap bezeichnet und ist definiert als

$$M \cap N := \{x \mid x \in M \text{ und } x \in N\}, \quad (\text{gesprochen: } M \text{ geschnitten } N).$$

- (iii) Die **Differenzmenge** von M und N wird mit \setminus bezeichnet und ist definiert als

$$M \setminus N := \{x \mid x \in M \text{ und } x \notin N\}, \quad (\text{gesprochen: } M \text{ ohne } N).$$

- (iv) Zwei Mengen M und N heißen **disjunkt**, falls $M \cap N = \emptyset$ gilt.

1.3.4 Beispiele: (a) Seien $M := \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ und $N := \{4, 5, 6, 7, 8\}$. Dann gilt:

$$\begin{aligned} M \cup N &= \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\} \\ M \cap N &= \{4, 5, 6\} \\ M \setminus N &= \{1, 2, 3\}. \end{aligned}$$

(b) Sei \mathbb{Z} die Menge der ganzen Zahlen, also $\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$. Dann gilt:

$$\begin{aligned} \mathbb{N} \cup \mathbb{Z} &= \mathbb{Z} \\ \mathbb{N} \cap \mathbb{Z} &= \mathbb{N} \\ \mathbb{N} \setminus \mathbb{Z} &= \emptyset \\ \mathbb{Z} \setminus \mathbb{N} &= \{\dots, -2, -1, 0\} \end{aligned}$$

1.3.5 Definition: Besitzt eine Menge M nur endlich viele Elemente, so sagen wir, dass M eine **endliche Menge** ist. Anderenfalls nennen wir M eine **unendliche Menge**.

1.3.6 Aufgabe: Sind folgende Aussagen wahr oder falsch? Begründen Sie Ihre Antwort.

1. Wenn $M \setminus N = \emptyset$ für zwei Mengen M und N gilt, so folgt $M = N$.
2. Wenn $M \cup N$ endlich ist, dann sind M und N endlich.
3. Wenn $M \cap N$ endlich ist, dann sind M und N endlich.

Sei M eine Menge. Wir schreiben

$$|M| = \begin{cases} n, & \text{falls } M \text{ genau } n \text{ Elemente besitzt, } n \in \mathbb{N}_0 \\ \infty, & \text{falls } M \text{ eine unendliche Menge ist} \end{cases}$$

Die auf der Seite liegende Acht, also ∞ , ist das mathematische Zeichen für „unendlich“, und es wird auch als „unendlich“ ausgesprochen.

1.3.7 Definition: Sei M eine Menge. Wir nennen $|M|$ die **Mächtigkeit** oder die **Kardinalität** von M .

1.3.8 Aufgabe: Sind folgende Aussagen wahr oder falsch? Begründen Sie Ihre Antwort.

1. Wenn $|M \cup N| = |M| + |N|$ für endliche Mengen M und N , so folgt $M \cap N = \emptyset$.
2. Für endliche Mengen M und N gilt: Wenn $M \cap N = \emptyset$, so folgt $|M \cup N| = |M| + |N|$.

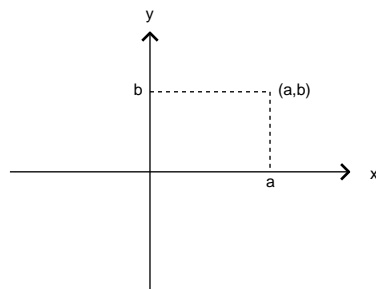
1.3.9 Definitionen: Sind M und N nicht leere Mengen, so definieren wir die **Produktmenge** $M \times N$ von M und N durch

$$M \times N := \{(m, n) \mid m \in M \text{ und } n \in N\}.$$

Dabei nennen wir (m, n) ein **geordnetes Paar**, und man definiert die **Gleichheit** von geordneten Paaren durch: $(m, n) = (m', n')$ genau dann, wenn $m = m'$ und $n = n'$ ist.

Sie haben alle schon mit Produktmengen gerechnet, und zwar im Mittelstufenunterricht. Damals haben Sie ein Koordinatensystem gezeichnet, an die horizontale Achse x und an die vertikale Achse y geschrieben.

Zur Erinnerung:

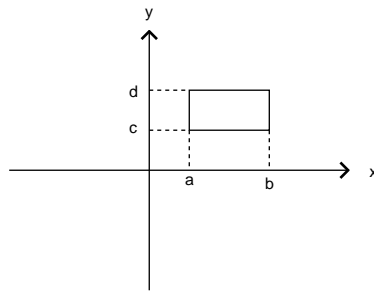


Die x -Achse symbolisierte die reellen Zahlen, die mit \mathbb{R} bezeichnet werden, und die y -Achse ebenfalls. Ein Punkt in der Ebene wurde durch seine Koordinaten (a, b) , dabei a auf der x - und b auf der y -Achse, angegeben. Genau genommen haben Sie im Mittelstufenunterricht mit der Produktmenge $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ gearbeitet. Dieses Beispiel sollte klar machen, warum man bei Produktmengen von geordneten Paaren spricht: Es ist wichtig, ob ein Element an der ersten oder der zweiten Stelle vorkommt. Der Punkt $(1, 0)$ ist ein anderer als der Punkt $(0, 1)$.

Sind die Mengen M und N Intervalle in \mathbb{R} , so lässt sich die Produktmenge $M \times N$ in einem Koordinatensystem wieder sehr gut veranschaulichen. Seien etwa

$$M := \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x \leq b\} \text{ und } N := \{x \in \mathbb{R} \mid c \leq x \leq d\}$$

mit $a, b, c, d \in \mathbb{R}$, $a < b$ und $c < d$. Die Produktmenge $M \times N$ besteht dann aus den Punkten in dem Kästchen:



Bei der allgemeinen Definition von Produktmengen lässt man beliebige Mengen zu, die keine Teilmengen der reellen Zahlen sein müssen. Dann sind die Bilder, wie wir sie oben gezeichnet haben, nicht mehr sehr hilfreich.

1.3.10 Aufgabe: Ist folgende Aussage wahr oder falsch? Begründen Sie Ihre Antwort.

Sind M und N endliche, nicht leere Mengen, so ist $|M \times N| = |M| \cdot |N|$.

1.4 Abbildungen

1.4.1 Was ist eigentlich eine Abbildung?

Die meisten von Ihnen werden von dem Begriff einer Abbildung zwischen Mengen bereits gehört haben. In der Schule haben Sie vermutlich etwa Folgendes gelernt:

„Eine Abbildung $f : M \rightarrow N$ (wobei M und N Mengen sind) ist eine Vorschrift, die jedem $m \in M$ genau ein $n \in N$ zuordnet.“

Diese Formulierung ist ziemlich unpräzise, denn was genau ist eine Vorschrift? Mit Hilfe von Mengen können wir die schwammige Definition klar formulieren. Tasten wir uns langsam ran: Bei einer Abbildung f von einer Menge M in eine Menge N müssen wir beide Mengen M und N im Auge behalten. Die Elemente $m \in M$ haben Partner (nämlich $f(m)$) in N . Fassen wir die Partner zu geordneten Paaren $(m, f(m))$ zusammen, so erhalten wir eine Teilmenge der Produktmenge $M \times N$. Wir können uns eine Abbildung also vorstellen als eine Teilmenge von $M \times N$. Eine beliebige Teilmenge? Nein, denn wir haben ja noch zusätzliche Bedingungen. Zum einen, **jedes** Element $m \in M$ hat einen Partner $n \in N$. Unsere Teilmenge muss also so geschaffen sein, dass jedes m in M als erster Eintrag in einem der geordneten Paare vorkommt. Wenn wir ein Element $m \in M$ festhalten, können dann (m, n) und (m, n') beide in unserer Teilmenge liegen, falls n und n' verschieden sind? Die Antwort ist „nein“, denn das würde ja bedeuten, dass unser festes

m zwei verschiedene Partner in N hätte. Und wir wollten ja gerade haben, dass jedes Element $m \in M$ genau einen Partner in N hat. Jetzt haben wir aber alle Bedingungen zusammen, die unsere Teilmenge haben muss, und wir definieren:

1.4.1 Definition: Seien M und N Mengen. Eine **Abbildung** von M nach N ist eine Teilmenge $f \subseteq M \times N$, so dass folgende Eigenschaften gelten:

- (i) Für alle $m \in M$ gibt es ein $n \in N$, so dass $(m, n) \in f$.
- (ii) Wenn $(m, n) \in f$ und $(m, n') \in f$, so folgt $n = n'$.

1.4.2 Aufgabe: Welche der folgenden Teilmengen von $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ definieren Abbildungen von \mathbb{R} nach \mathbb{R} ?

- (a) $f := \{(5, x) \mid x \in \mathbb{R}\}$
- (b) $f := \{(x, 5) \mid x \in \mathbb{R}\}$

Nachdem wir die beiden Eigenschaften, die eine Abbildung definieren, nun präzise ausgedrückt haben, ist das weitere Vorgehen nur noch eine Frage der Schreibweise, also der Notation.

1.4.3 Notation: Sei $f \subseteq M \times N$ eine Abbildung. Dann schreiben wir dafür $f : M \rightarrow N$ (gesprochen: f ist eine Abbildung von M nach N), und wir bezeichnen das zu $m \in M$ eindeutig bestimmte $n \in N$, für das $(m, n) \in f$ gilt, mit $n = f(m)$. Ist $m \in M$, so schreiben wir auch $m \mapsto f(m)$ (gesprochen: m wird auf $f(m)$ abgebildet).

1.4.4 Beispiel: Die Teilmenge $f = \{(x, x^2) \mid x \in \mathbb{R}\} \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ ist eine Abbildung im Sinne der Definition 1.4.1. Mit der gerade eingeführten Notation wird diese Abbildung zu dem, was Sie von der Schule her kennen, nämlich $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, definiert durch $f(x) = x^2$ für alle $x \in \mathbb{R}$.

1.4.5 Definition: Zwei Abbildungen $f : M \rightarrow N$ und $g : M' \rightarrow N'$ heißen **gleich**, falls $M = M'$ und $N = N'$ und $f(m) = g(m)$ für alle $m \in M$ gilt.

Der Begriff der Abbildung ist in der Mathematik nicht vom Himmel gefallen. Es dauerte lange, bis aus den vielfältigen Entwicklungen in den verschiedensten Gebieten der Mathematik der ganz allgemeine und universell anwendbare Abbildungsbegriff entstand, wie er oben in 1.4.1 definiert wurde. Hier gleich eine Antwort auf die Frage, was der Unterschied zwischen einer Abbildung und einer Funktion ist. Es gibt keinen. Nur, dass man in der Analysis in der Regel den Begriff „Funktion“ benutzt und in der Algebra eher von Abbildungen spricht.

1.4.2 Bild und Urbilder

Wir kommen zu zwei wichtigen Begriffen im Zusammenhang mit Abbildungen.

1.4.6 Definitionen: Sei $f : M \rightarrow N$ eine Abbildung, und sei $m \in M$. Man nennt $f(m)$ das **Bild** von m unter f . Die Teilmenge $\{n \in N \mid \text{es gibt ein } m \in M \text{ mit } f(m) = n\}$ von N heißt das **Bild** von f und wird mit $\text{Bild}(f)$ oder $f(M)$ bezeichnet. Ist $n \in \text{Bild}(f)$, so wird ein $m \in M$ mit $f(m) = n$ ein **Urbild** von n unter f genannt.

1.4.7 Aufgabe: Sei $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ definiert durch $f(x) = x^2$ für alle $x \in \mathbb{R}$. Skizzieren Sie den Funktionsgraphen von f . Welche reellen Zahlen liegen im Bild von f ? Wie viele Urbilder haben diejenigen Elemente, die in $\text{Bild}(f)$ liegen?

Wenn Sie mehr Beispiele sehen wollen, haben wir Ihnen in der Virtuellen Universität einige Applets zur Verfügung gestellt. Im folgenden Applet können Sie verschiedene Abbildungen auswählen. Wenn Sie auf die x -Achse klicken, wird das Bild des Elements angezeigt. Hier sehen Sie nur einen Screenshot. Wenn Sie diesen anklicken oder den Links in der Virtuellen Universität folgen, werden Sie zu dem Applet weitergeleitet.

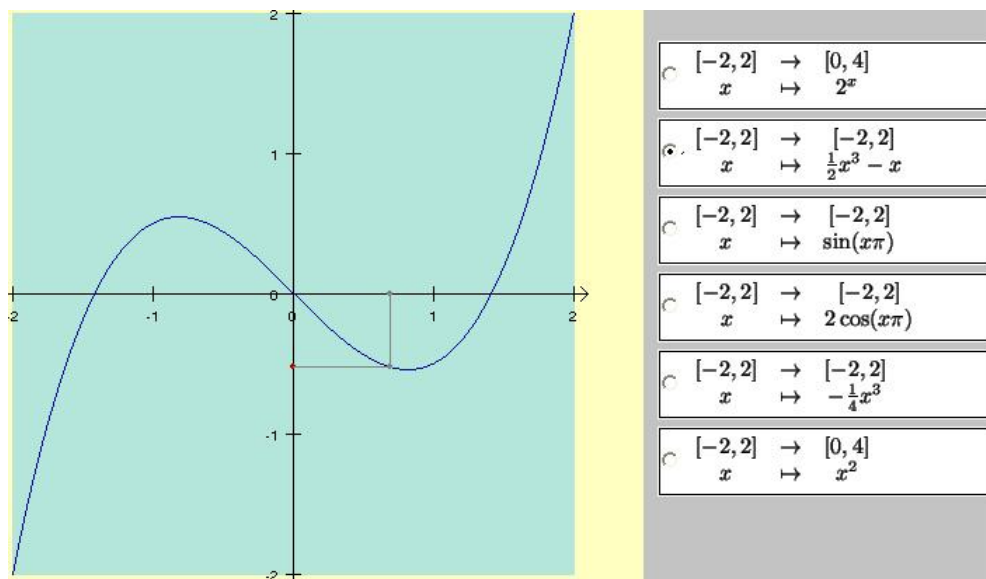


Bild eines Elements unter einer Abbildung

Mit dem folgenden Applet können Sie sich die Bilder verschiedener Abbildungen ansehen. Sie müssen auf den Button „Bild“ klicken. Wieder können Sie den Screenshot anklicken und sich weiterleiten lassen oder den Links in der Virtuellen Universität folgen.

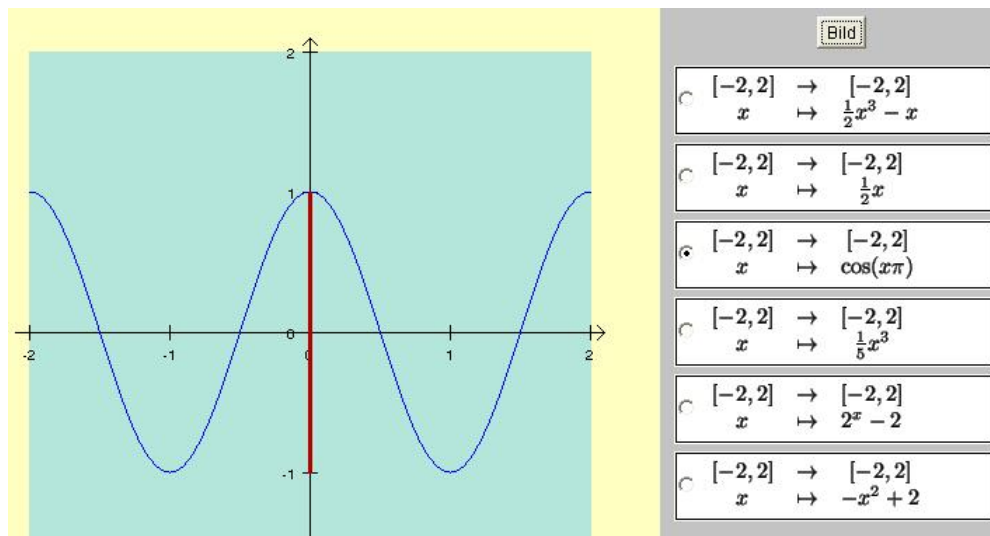
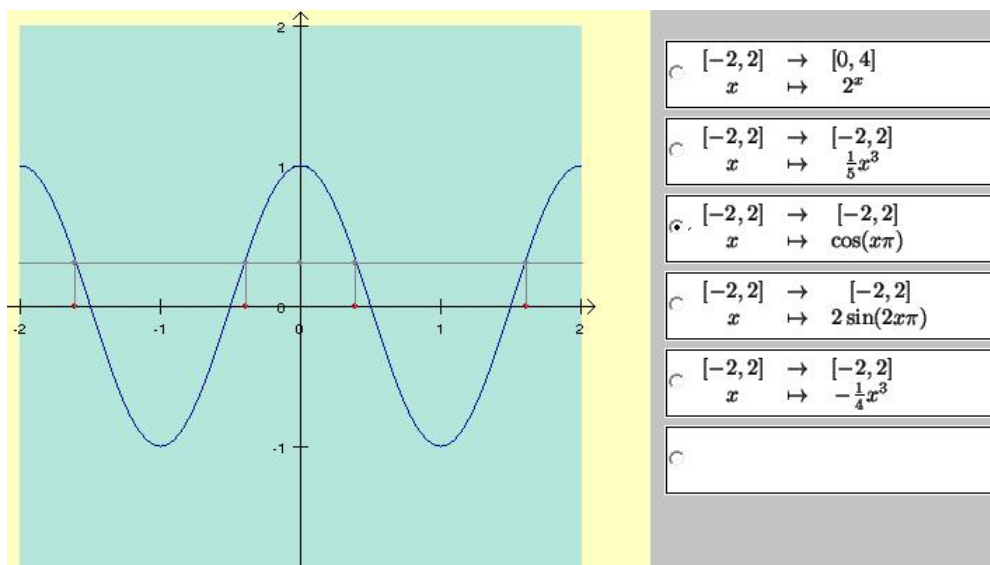


Bild einer Abbildung

Das folgende Applet soll Ihnen ein Gefühl dafür vermitteln, was Urbilder von Elementen unter einer Abbildung sind. Wenn Sie einen Punkt auf der y -Achse anklicken, werden die Urbilder dieses Punktes konstruiert.



Urbilder eines Elements unter einer Abbildung

Das Beispiel in Aufgabe 1.4.7 ist im gewissen Sinne typisch für die Phänomene, die bei Bildern und Urbildern auftreten können. Fassen wir diese kurz zusammen:

1.4.8 Beobachtung: Sei $f : M \rightarrow N$ eine Abbildung.

(a) Jedes Element $m \in M$ besitzt genau ein Bild unter f . Dies ist gerade die

Forderung, dass f eine Abbildung ist.

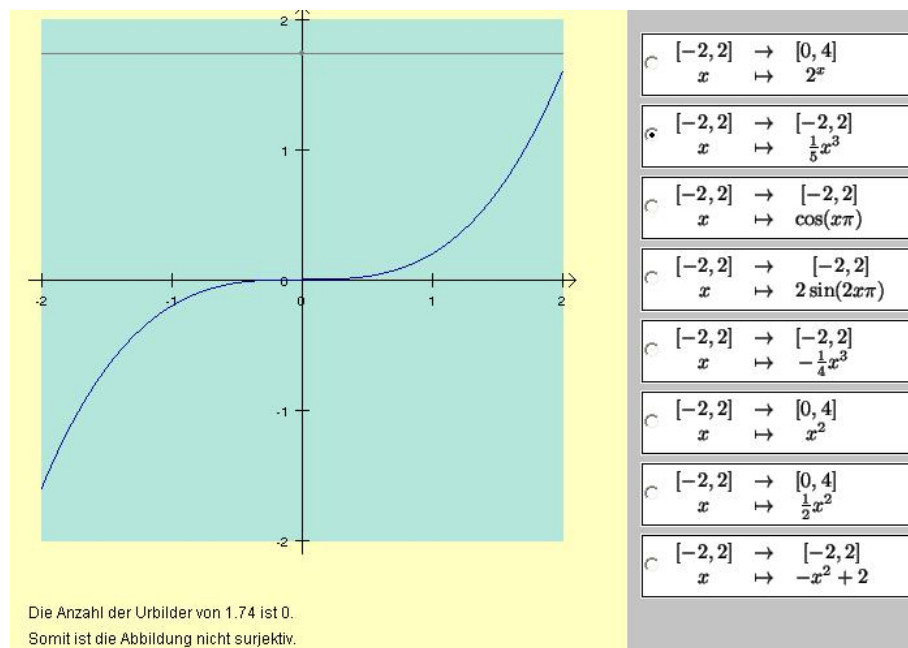
- (b) Nicht jedes Element $n \in N$ muss im Bild von f liegen. In dem Beispiel in Aufgabe 1.4.7 liegen beispielsweise die negativen reellen Zahlen nicht im Bild von f .
- (c) Wenn n im Bild von f liegt, dann kann es zu n durchaus mehrere Urbilder geben. Beispielsweise liegt 4 im Bild der Abbildung in Aufgabe 1.4.7, und es sind 2 und -2 Urbilder von 4 unter f .

Die Fälle, in denen Abbildungen $f : M \rightarrow N$ die Eigenschaften haben, dass jedes Element in N im Bild von f oder jedes Element in $\text{Bild}(f)$ genau ein Urbild besitzt, sind so wichtig (schön), dass sie eine eigene Definition wert sind.

1.4.9 Definition: Sei $f : M \rightarrow N$ eine Abbildung.

- (i) f heißt **surjektiv**, wenn jedes Element $n \in N$ im Bild von f liegt.
- (ii) f heißt **injektiv**, wenn jedes Element im Bild von f genau ein Urbild besitzt.
- (iii) f heißt **bijektiv**, wenn f sowohl surjektiv als auch injektiv ist.

Mit dem folgenden Applet können Sie sich mit der Definition vertraut machen.



Unter den Beispielen finden Sie Abbildungen, die injektiv, surjektiv, aber auch nichts von alledem sind. Klicken Sie wie beim letzten Applet auf die y -Achse.

Um die Surjektivität einer Abbildung $f : M \rightarrow N$ zu beweisen, muss man mit einem beliebigen Element $n \in N$ beginnen und ein Element $m \in M$ explizit angeben, für das $f(m) = n$ gilt. Wenn man beweisen will, dass f nicht surjektiv ist, reicht es aus, ein einziges Element $n \in N$ anzugeben, das nicht im Bild von f liegt.

1.4.10 Beispiele: (a) Sei $f : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ definiert durch $f((x, y)) = x + y$ für alle $(x, y) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}$. Dann ist f surjektiv, denn wenn $z \in \mathbb{R}$, dann gilt $(0, z) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}$, und es ist $f((0, z)) = 0 + z = z$. Jedes $z \in \mathbb{R}$ besitzt also ein Urbild unter f .

(b) Sei $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$ definiert durch $g(n) = -n$ für alle $n \in \mathbb{N}$. Dann ist g nicht surjektiv, denn das Element $0 \in \mathbb{Z}$ besitzt kein Urbild.

Um die Injektivität einer Abbildung zu beweisen, geht man folgendermaßen vor: Wir geben uns ein beliebiges Element $n \in \text{Bild}(f)$ vor und nehmen an, dieses Element hätte die Urbilder m und m' , also $f(m) = f(m')$. Dann leiten wir aus dieser Gleichung her, dass $m = m'$ sein muss, dass n also nur ein einziges Urbild hat. Um zu beweisen, dass f nicht injektiv ist, reicht es aus, zwei verschiedene Elemente m und m' in M anzugeben, für die $f(m) = f(m')$ ist.

1.4.11 Beispiele: (a) Sei $f : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ definiert durch $f((x, y)) = x + y$ für alle $(x, y) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}$. Dann ist f nicht injektiv, denn es sind $(0, 3)$ und $(1, 2)$ verschiedene Elemente in $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$, für die $f((0, 3)) = f((1, 2)) = 3$ gilt.

(b) Sei $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$ definiert durch $g(n) = -n$ für alle $n \in \mathbb{N}$. Dann ist g injektiv, denn wenn $z = g(m) = g(m')$ für Elemente $m, m' \in \mathbb{N}$ gilt, so folgt $-m = -m'$, also $m = m'$.

1.4.12 Aufgabe: Sei $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ definiert durch $f(z) = (z, z + 1)$ für alle $z \in \mathbb{Z}$. Untersuchen Sie, ob f injektiv oder surjektiv oder bijektiv ist.

Es gibt eine besonders langweilige Abbildung, die allerdings so wichtig ist, dass sie eine eigene Bezeichnung erhält:

1.4.13 Definition: Sei M eine Menge. Die Abbildung von M nach M , die jedes Element $m \in M$ auf m abbildet, wird die **identische Abbildung** auf M genannt und mit id_M bezeichnet.

Es ist also $\text{id}_M : M \rightarrow M$ definiert durch $\text{id}_M(m) = m$ für alle $m \in M$. Diese Abbildung ist injektiv und surjektiv, also bijektiv.

1.4.3 Komposition von Abbildungen

1.4.14 Definition: Seien L, M und N Mengen, und seien $f : L \rightarrow M$ und $g : M \rightarrow N$ Abbildungen. Dann wird $g \circ f : L \rightarrow N$ definiert durch $(g \circ f)(l) = g(f(l))$ für alle $l \in L$. Sie wird die **Hintereinanderausführung** oder die **Komposition** von f und g genannt.

Warnung: Anders als Sie es vielleicht von der Schule gewohnt sind, gilt: Um $g \circ f$ bilden zu können, muss der Wertebereich von f gleich dem Definitionsbereich von g sein.

Das Symbol \circ wird „Kringel“ oder „komponiert mit“ ausgesprochen.

1.4.15 Beispiel: Zu einer reellen Zahl $x \in \mathbb{R}$ bezeichnen wir mit $|x|$ die Zahl x , falls $x \geq 0$ ist, und $|x| = -x$, falls $x < 0$ ist. Seien nun

$$f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N}_0 \text{ mit } f(x) = |x| \text{ für alle } x \in \mathbb{Z}$$

und

$$g : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{Z} \text{ mit } g(x) = x - 3 \text{ für alle } x \in \mathbb{N}_0.$$

Dann ist $g \circ f$ eine Abbildung von \mathbb{Z} nach \mathbb{Z} , und sie ist definiert durch $(g \circ f)(x) = g(f(x)) = g(|x|) = |x| - 3$ für alle $x \in \mathbb{Z}$. Weiter ist $f \circ g$ eine Abbildung von \mathbb{N}_0 nach \mathbb{N}_0 , definiert durch $(f \circ g)(x) = f(g(x)) = f(x - 3) = |x - 3|$ für alle $x \in \mathbb{N}_0$. Für $x = 1$ gilt etwa $(g \circ f)(1) = -2$ und $(f \circ g)(1) = 2$.

Achtung: Die Abbildung $g \circ f$ wird „von rechts nach links“ ausgeführt. Daran gewöhnt man sich aber schnell.

1.4.16 Proposition: Seien L, M und N Mengen, und seien $f : L \rightarrow M$ und $g : M \rightarrow N$ Abbildungen.

- (a) Wenn f und g surjektiv sind, dann ist $g \circ f$ surjektiv.
- (b) Wenn f und g injektiv sind, dann ist $g \circ f$ injektiv.
- (c) Wenn f und g bijektiv sind, dann ist $g \circ f$ bijektiv.

Beweis:

- (a) Seien f und g surjektiv. Wir zeigen, dass $g \circ f$ surjektiv ist. Dazu sei $n \in N$. Da g surjektiv ist, gibt es ein $m \in M$ mit $g(m) = n$. Da f surjektiv ist, gibt es ein $l \in L$ mit $f(l) = m$. Dann gilt $(g \circ f)(l) = g(f(l)) = g(m) = n$. Da jedes $n \in N$ ein Urbild unter $g \circ f$ besitzt, ist $g \circ f$ surjektiv.

- (b) Seien f und g injektiv. Wir zeigen jetzt, dass $g \circ f$ injektiv ist. Dazu seien $l, l' \in L$ mit $(g \circ f)(l) = (g \circ f)(l')$. Es folgt $g(f(l)) = g(f(l'))$. Da g injektiv ist, gilt $f(l) = f(l')$, und da f injektiv ist, gilt $l = l'$. Jedes Element in $\text{Bild}(g \circ f)$ besitzt also genau ein Urbild. Somit ist $g \circ f$ injektiv.
- (c) Seien f und g bijektiv. Da $g \circ f$ injektiv und surjektiv ist, ist $g \circ f$ bijektiv.

□

Betrachten wir jetzt ein einfaches aber wichtiges Beispiel für die Komposition von Abbildungen:

1.4.17 Beispiel: Sei $f : L \rightarrow M$ eine Abbildung. Dann gilt

$$(\text{id}_M \circ f)(l) = \text{id}_M(f(l)) = f(l) \text{ für alle } l \in L,$$

und

$$(f \circ \text{id}_L)(l) = f(l) \text{ für alle } l \in L,$$

und wir sehen, dass $\text{id}_M \circ f = f$ und $f \circ \text{id}_L = f$ sind.

1.4.18 Definition: Sei $f : M \rightarrow N$ eine Abbildung. f heißt **invertierbar**, wenn es eine Abbildung $f^{-1} : N \rightarrow M$ gibt, so dass $f^{-1} \circ f = \text{id}_M$ und $f \circ f^{-1} = \text{id}_N$ ist. Wir nennen f^{-1} **invers** zu f .

Dies bedeutet, dass $(f^{-1} \circ f)(m) = m$ für alle $m \in M$ und $(f \circ f^{-1})(n) = n$ für alle $n \in N$ ist.

1.4.19 Aufgabe: Geben Sie ein Beispiel für Mengen M und N und Abbildungen $f : M \rightarrow N$ und $g : N \rightarrow M$, so dass $g \circ f = \text{id}_M$ und $f \circ g \neq \text{id}_N$ ist.

Wir werden jetzt untersuchen, welche Abbildungen invertierbar sind. Ein erstes Indiz gibt die folgende Proposition.

1.4.20 Proposition: Bijektive Abbildungen sind invertierbar.

Beweis: Sei $f : M \rightarrow N$ eine bijektive Abbildung. Jedes Element $n \in N$ ist von der Form $f(m)$ für ein $m \in M$, denn f ist surjektiv. Da f auch injektiv ist, gibt es zu gegebenem $n \in N$ genau ein Element $m \in M$ mit $f(m) = n$. Für alle $n \in N$ definieren wir $f^{-1}(n)$ als das Element $m \in M$ mit $f(m) = n$. Dann ist $f^{-1} : N \rightarrow M$ mit $n \mapsto f^{-1}(n)$ für alle $n \in N$ eine Abbildung. Sei $m \in M$. Dann gilt $(f^{-1} \circ f)(m) = f^{-1}(f(m)) = m$, also $f^{-1} \circ f = \text{id}_M$. Sei $n \in N$. Dann gilt $(f \circ f^{-1})(n) = f(f^{-1}(n)) = n$, also $f \circ f^{-1} = \text{id}_N$. Es folgt, dass f invertierbar ist.

□

Es gilt auch:

1.4.21 Proposition: Invertierbare Abbildungen sind bijektiv.

Beweis: Sei $f : M \rightarrow N$ eine invertierbare Abbildung. Nach Definition gibt es eine Abbildung $f^{-1} : N \rightarrow M$ mit $f^{-1} \circ f = \text{id}_M$ und $f \circ f^{-1} = \text{id}_N$. Wir müssen zeigen, dass f injektiv und surjektiv ist.

Seien $m, m' \in M$ mit $f(m) = f(m')$. Wir wenden f^{-1} auf diese Gleichung an und erhalten $f^{-1}(f(m)) = f^{-1}(f(m'))$. Nun ist aber $f^{-1}(f(m))$ gerade $(f^{-1} \circ f)(m)$, also gleich m . Analog ist $f^{-1}(f(m')) = (f^{-1} \circ f)(m') = m'$. Also folgt aus $f(m) = f(m')$ die Gleichung $f^{-1}(f(m)) = f^{-1}(f(m'))$, und damit $m = m'$. Somit ist f injektiv.

Sei $n \in N$. Sei $m = f^{-1}(n)$. Dann gilt $f(m) = f(f^{-1}(n)) = (f \circ f^{-1})(n) = n$, und das war der Beweis der Surjektivität von f .

Da f injektiv und surjektiv ist, folgt, dass f bijektiv ist. □

Kombinieren wir die Propositionen 1.4.20 und 1.4.21, so erhalten wir eine Charakterisierung invertierbarer Abbildungen:

1.4.22 Korollar: (Charakterisierung invertierbarer Abbildungen)

Sei $f : M \rightarrow N$ eine Abbildung. Die folgenden Aussagen sind äquivalent:

- (a) f ist bijektiv.
- (b) f ist invertierbar. □

Dieses Korollar ermöglicht uns, zu entscheiden, ob eine Abbildung f invertierbar ist. Wir müssen untersuchen, ob f injektiv und surjektiv, also bijektiv ist. Wie das gemacht wird, haben Sie im letzten Abschnitt gesehen.

Die folgende Proposition ist ausgesprochen nützlich. Sie besagt, dass wir, wenn wir mehrere Abbildungen komponieren, Klammern setzen dürfen, wie es uns am günstigsten erscheint. Eine solche Eigenschaft nennt man „Assoziativität“. Mehr dazu gibt es im folgenden Abschnitt.

1.4.23 Proposition: (Assoziativgesetz der Komposition)

Die Komposition von Abbildungen ist assoziativ, das heißt, für alle Mengen L, M, N, X und alle Abbildungen $f : L \rightarrow M, g : M \rightarrow N$ und $h : N \rightarrow X$ gilt $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$.

Beweis: Da $f : L \rightarrow M$ und $g : M \rightarrow N$ Abbildungen sind, ist $g \circ f$ definiert, und $g \circ f$ ist eine Abbildung von L nach N . Da h eine Abbildung von N nach X ist, ist $h \circ (g \circ f)$ definiert, und $h \circ (g \circ f)$ ist eine Abbildung von L nach X . Da g eine Abbildung von M nach N ist, und da h eine Abbildung von N nach X ist, ist $h \circ g$ definiert und eine Abbildung von M nach X . Da f eine Abbildung von L nach M ist, ist auch $(h \circ g) \circ f$ definiert, und $(h \circ g) \circ f$ ist eine Abbildung von L nach X . Beide Kompositionen sind also definiert, und sie haben denselben Definitions- und Wertebereich. Sei $l \in L$. Setze $f' = h \circ g$ und $g' = g \circ f$. Dann gilt:

$$\begin{aligned}
 ((h \circ g) \circ f)(l) &= (f' \circ f)(l) \\
 &= f'(f(l)) && \text{nach Definition der Komposition} \\
 &= (h \circ g)(f(l)) \\
 &= h(g(f(l))) && \text{nach Definition der Komposition.} \\
 (h \circ (g \circ f))(l) &= (h \circ g')(l) \\
 &= h(g'(l)) \\
 &= h((g \circ f)(l)) \\
 &= h(g(f(l))).
 \end{aligned}$$

Es gilt also $((h \circ g) \circ f)(l) = (h \circ (g \circ f))(l)$, und da wir an l keinerlei Bedingungen gestellt haben, gilt diese Gleichung für alle $l \in L$. Es folgt $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$, die Behauptung. \square

1.5 Verknüpfungen

Die Mengen, die in der Schule betrachtet wurden, waren in der Regel Mengen von Zahlen. Also etwa die ganzen Zahlen \mathbb{Z} , die rationalen Zahlen \mathbb{Q} , wobei $\mathbb{Q} := \{\frac{a}{b} \mid a, b \in \mathbb{Z} \text{ und } b \neq 0\}$, die reellen Zahlen \mathbb{R} oder die komplexen Zahlen \mathbb{C} . Mit diesen Zahlen konnten wir rechnen – im einfachsten Fall sie addieren und multiplizieren. In der Mathematik gibt es weit mehr Mengen als die gerade aufgeführten Beispiele, bei denen wir die Elemente addieren oder multiplizieren können. Beispielsweise werden Sie noch in dieser Kurseinheit lernen, Matrizen zu addieren. All diese Konstruktionen haben eine Sache gemeinsam: zwei beliebigen Elementen einer vorgegebenen Menge wird ein eindeutig bestimmtes Element zugeordnet, das wieder in der vorgegebenen Menge liegt. Diesen Sachverhalt können wir mit Abbildungen präzise ausdrücken:

1.5.1 Definition: Sei M eine Menge. Eine **Verknüpfung** auf M ist eine Abbildung von $M \times M$ nach M .

1.5.2 Bezeichnung: Verknüpfungen auf einer Menge M bezeichnet man in der Regel durch Symbole wie \circ , $*$, $\#$, $+$ oder \cdot . Ist $\circ : M \times M \rightarrow M$ eine Verknüpfung auf einer Menge M , und sind $m, m' \in M$, so schreiben wir an Stelle von $\circ(m, m')$ einfach $m \circ m'$.

Betrachten wir erst einmal Beispiele für Verknüpfungen und für Abbildungen, die keine Verknüpfungen sind.

- 1.5.3 Beispiele:** (a) Es ist $+$ eine Verknüpfung auf \mathbb{N} , denn durch $+$ wird je zwei Elementen $a, b \in \mathbb{N}$ ein eindeutig bestimmtes Element $a + b$ zugeordnet, das in \mathbb{N} liegt.
- (b) Es ist $-$ keine Verknüpfung auf \mathbb{N} , denn wenn a und b in \mathbb{N} liegen, dann muss $a - b$ nicht in \mathbb{N} sein. Für $a = 1$ und $b = 17$ ist dies zum Beispiel der Fall.
- (c) Es ist \cdot eine Verknüpfung auf \mathbb{Z} , denn durch \cdot wird je zwei Elementen $a, b \in \mathbb{Z}$ genau ein Element $a \cdot b$ zugeordnet, das in \mathbb{Z} liegt.
- (d) Es ist $-$ eine Verknüpfung auf \mathbb{Z} , denn durch $-$ wird je zwei Elementen $a, b \in \mathbb{Z}$ genau ein Element $a - b$ zugeordnet, das in \mathbb{Z} liegt.
- (e) Sei M eine Menge, und sei $\text{Abb}(M, M) := \{f \mid f : M \rightarrow M \text{ ist Abbildung}\}$. Sind $f, g \in \text{Abb}(M, M)$, so ist $f \circ g$ ebenfalls in $\text{Abb}(M, M)$. Somit ist \circ eine Verknüpfung auf $\text{Abb}(M, M)$.

1.5.4 Aufgabe: Es ist $:$ keine Verknüpfung auf \mathbb{Q} . Warum nicht?

Wir hatten oben in 1.5.1 eine Verknüpfung auf einer Menge M ganz allgemein als Abbildung von $M \times M$ nach M definiert. Nun interessiert man sich in der Mathematik aber gar nicht für so allgemeine Verknüpfungen. Vielmehr ist man interessiert an Verknüpfungen, die Zusatzeigenschaften haben, die denen ähneln, die wir vom Rechnen mit Zahlen bereits kennen. Zu nennen wären da etwa:

1.5.5 Definitionen: Sei \circ eine Verknüpfung auf einer Menge M .

- (i) Die Verknüpfung \circ heißt **kommutativ**, falls für je zwei Elemente $a, b \in M$ gilt, dass $a \circ b = b \circ a$ ist.
- (ii) Die Verknüpfung \circ heißt **assoziativ**, falls für je drei Elemente $a, b, c \in M$ (die nicht verschieden sein müssen) gilt, dass $(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$ gilt.
- (iii) Wir sagen, dass die Verknüpfung \circ ein **neutrales Element** e besitzt, wenn es ein Element e in M so gibt, dass $a \circ e = a$ und $e \circ a = a$ für alle $a \in M$ erfüllt ist.

1.5.6 Beispiele: (a) Die Verknüpfung $+$ auf \mathbb{Z} ist kommutativ (es gilt $a+b = b+a$ für alle $a, b \in \mathbb{Z}$), sie ist assoziativ (es gilt $a + (b + c) = (a + b) + c$ für alle $a, b, c \in \mathbb{Z}$), und sie besitzt ein neutrales Element e , nämlich $e = 0$.

(b) Die Verknüpfung \cdot auf \mathbb{Z} ist kommutativ (es gilt $a \cdot b = b \cdot a$ für alle $a, b \in \mathbb{Z}$), sie ist assoziativ (es gilt $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$ für alle $a, b, c \in \mathbb{Z}$), und sie besitzt ein neutrales Element e , nämlich $e = 1$.

(c) Die Verknüpfung \circ auf $\text{Abb}(M, M)$ ist in der Regel nicht kommutativ. Sei etwa $M = \{1, 2\}$, und seien $f, g \in \text{Abb}(M, M)$ definiert durch $f(1) = f(2) = 1$ und $g(1) = g(2) = 2$. Dann gilt $(f \circ g)(1) = 1$ und $(g \circ f)(1) = 2$. Somit ist $f \circ g \neq g \circ f$. Die Verknüpfung \circ ist assoziativ (vergleiche Proposition 1.4.23), und sie besitzt ein neutrales Element, nämlich id_M (vergleiche Beispiel 1.4.17).

1.5.7 Definitionen: Sei \circ eine Verknüpfung auf einer Menge M , die ein neutrales Element e besitzt.

(i) Ein Element $m \in M$ heißt **invertierbar**, wenn es ein Element $m' \in M$ so gibt, dass $m \circ m' = e$ und $m' \circ m = e$ ist.

(ii) Ist $m \in M$ invertierbar, und gilt $m \circ m' = m' \circ m = e$ für ein Element $m' \in M$, so sagen wir, dass m' **invers** zu m ist.

1.5.8 Beispiele: (a) Wir betrachten wie oben \mathbb{Z} mit der Verknüpfung $+$. Jedes Element $a \in \mathbb{Z}$ ist invertierbar, denn wenn $a \in \mathbb{Z}$, dann gilt auch $-a \in \mathbb{Z}$. Dann haben wir $a + (-a) = 0$ und $(-a) + a = 0$, und dies ist ja gerade die Forderung, die für invertierbare Elemente erfüllt sein muss.

(b) Jetzt betrachten wir \mathbb{Z} mit der Verknüpfung \cdot . Bezüglich \cdot sind nur wenige Elemente invertierbar. Zunächst einmal ist das Element 0 nicht invertierbar. Es gibt nämlich keine ganze Zahl z , die die Gleichung $z \cdot 0 = 1$ erfüllen würde. Nehmen wir nun an, a wäre eine ganze Zahl, die weder 0 noch 1 noch -1 ist. Für alle $z \in \mathbb{Z}$ gilt $a \cdot z \neq 1$, denn entweder ist $z = 0$ oder $a \cdot z$ ist eine Zahl, deren Betrag größer als 1 ist. Nur die Element 1 und -1 sind in \mathbb{Z} bezüglich der Verknüpfung \cdot invertierbar. Invers zu 1 ist 1, und invers zu -1 ist -1 .

(c) Sei M eine Menge. Wenn M mehr als ein Element besitzt, dann ist die Abbildung, die jedes Element $m \in M$ auf ein festes Element in M abbildet, nicht bijektiv, also mit Korollar 1.4.22 nicht invertierbar. Es folgt, dass in $\text{Abb}(M, M)$ nicht alle Abbildungen invertierbar sind.

1.5.9 Aufgabe: Welche Elemente sind in \mathbb{Q} mit der Verknüpfung \cdot invertierbar? Welche in \mathbb{Q} mit der Verknüpfung $+$?

Als Sie in Schulzeiten mit ganzen Zahlen gerechnet haben, haben Sie \mathbb{Z} simultan mit den Verknüpfungen $+$ und \cdot betrachtet. Dabei waren wieder gewisse Regeln zu beachten, beispielsweise konnten Sie ausklammern. Das Phänomen des „Ausklammerns“ findet sich auch bei anderen Mengen mit anderen Verknüpfungen, und es wird mit einer eigenen Definition bedacht:

1.5.10 Definition: Sei M eine Menge mit zwei Verknüpfungen \circ und $\#$. Wir sagen, dass in M die **Distributivgesetze** gelten, falls für alle $m_1, m_2, m_3 \in M$ (die nicht verschieden sein müssen) die folgenden beiden Regeln gelten:

- (i) $m_1 \circ (m_2 \# m_3) = (m_1 \circ m_2) \# (m_1 \circ m_3)$, und
- (ii) $(m_1 \# m_2) \circ m_3 = (m_1 \circ m_3) \# (m_2 \circ m_3)$.

Wenn Sie in dieser Definition M durch \mathbb{Z} (oder \mathbb{Q} oder \mathbb{R}) und \circ durch \cdot und $\#$ durch $+$ ersetzen, werden Sie die bekannten Regeln des Ausklammerns wiedererkennen.

1.5.11 Beispiel: Sei \mathbb{F}_2 eine Menge mit zwei Elementen, die wir mit 0 und 1 bezeichnen, also $\mathbb{F}_2 := \{0, 1\}$. Dabei sollten Sie bei 0 und 1 nicht an ganze Zahlen denken, sondern einfach als abstrakte Bezeichnung der Elemente. Auf \mathbb{F}_2 definieren wir zwei Verknüpfungen, die wir $+$ und \cdot nennen. Aus Gründen der Übersichtlichkeit haben wir das in Form von Tabellen gemacht: Im Schnittpunkt der Zeile, in der i (wobei $i \in \mathbb{F}_2$) an erster Stelle steht, mit der Spalte, in der j (wieder $j \in \mathbb{F}_2$) an erster Stelle steht, haben wir $i + j$ beziehungsweise $i \cdot j$ notiert.

$$\begin{array}{c|cc} + & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{array} \qquad \begin{array}{c|cc} \cdot & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{array}$$

Wir untersuchen nun, welche der oben aufgelisteten Eigenschaften diese Verknüpfungen haben. Dabei beginnen wir mit den Eigenschaften in Definition 1.5.5.

- (i) Die Tabellen sind symmetrisch entlang der Diagonalen. Es gilt also $i + j = j + i$ und $i \cdot j = j \cdot i$ für alle $i, j \in \mathbb{F}_2$. Somit sind die Verknüpfungen $+$ und \cdot auf \mathbb{F}_2 kommutativ.
- (ii) Um zu überprüfen, ob $+$ und \cdot assoziativ sind, müssen wir für je drei Elemente $i, j, k \in \mathbb{F}_2$ untersuchen, ob $(i + j) + k = i + (j + k)$ beziehungsweise $i \cdot (j \cdot k) = (i \cdot j) \cdot k$ gilt. Da wir in \mathbb{F}_2 nur zwei verschiedene Elemente zur Verfügung haben, kommen in diesen Gleichungen Elemente mehr als ein Mal vor. Auf

geht es:

$$\begin{aligned}
0 + (0 + 0) &= 0 = (0 + 0) + 0 & \text{und} & \quad 0 \cdot (0 \cdot 0) = 0 = (0 \cdot 0) \cdot 0 \\
0 + (0 + 1) &= 1 = (0 + 0) + 1 & \text{und} & \quad 0 \cdot (0 \cdot 1) = 0 = (0 \cdot 0) \cdot 1 \\
0 + (1 + 0) &= 1 = (0 + 1) + 0 & \text{und} & \quad 0 \cdot (1 \cdot 0) = 0 = (0 \cdot 1) \cdot 0 \\
0 + (1 + 1) &= 0 = (0 + 1) + 1 & \text{und} & \quad 0 \cdot (1 \cdot 1) = 0 = (0 \cdot 1) \cdot 1 \\
1 + (0 + 0) &= 1 = (1 + 0) + 0 & \text{und} & \quad 1 \cdot (0 \cdot 0) = 0 = (1 \cdot 0) \cdot 0 \\
1 + (0 + 1) &= 0 = (1 + 0) + 1 & \text{und} & \quad 1 \cdot (0 \cdot 1) = 0 = (1 \cdot 0) \cdot 1 \\
1 + (1 + 0) &= 0 = (1 + 1) + 0 & \text{und} & \quad 1 \cdot (1 \cdot 0) = 0 = (1 \cdot 1) \cdot 0 \\
1 + (1 + 1) &= 1 = (1 + 1) + 1 & \text{und} & \quad 1 \cdot (1 \cdot 1) = 1 = (1 \cdot 1) \cdot 1.
\end{aligned}$$

Es folgt, dass $+$ und \cdot assoziativ sind.

- (iii) Bezüglich der Verknüpfung $+$ ist das Element 0 das neutrale Element. Bezüglich \cdot ist 1 das neutrale Element.

Wir haben also gesehen, dass $+$ und \cdot Verknüpfungen sind, die beide ein neutrales Element besitzen. Gehen wir nun zu Definition 1.5.7 und untersuchen, wie es um Invertierbarkeit steht.

Bezüglich $+$ ist jedes Element in \mathbb{F}_2 invertierbar. Es gilt nämlich $0 + 0 = 0$, das heißt, 0 ist zu 0 invers, und $1 + 1 = 0$, das heißt, 1 ist zu 1 invers.

Bezüglich \cdot ist das Element 0 nicht invertierbar, denn es gibt kein Element $i \in \mathbb{F}_2$ mit $0 \cdot i = i \cdot 0 = 1$. Das Element 1 ist invertierbar, denn $1 \cdot 1 = 1$. Das heißt, invers zu 1 ist 1.

Wenden wir uns zum Schluss der Definition 1.5.10 zu und untersuchen, ob die Distributivgesetze in \mathbb{F}_2 gelten.

$$\begin{aligned}
0 \cdot (0 + 0) &= 0 = 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 & \text{und} & \quad (0 + 0) \cdot 0 = 0 = 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 \\
0 \cdot (0 + 1) &= 0 = 0 \cdot 0 + 0 \cdot 1 & \text{und} & \quad (0 + 0) \cdot 1 = 0 = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 1 \\
0 \cdot (1 + 0) &= 0 = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 & \text{und} & \quad (0 + 1) \cdot 0 = 0 = 0 \cdot 0 + 1 \cdot 0 \\
0 \cdot (1 + 1) &= 0 = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 1 & \text{und} & \quad (0 + 1) \cdot 1 = 1 = 0 \cdot 1 + 1 \cdot 1 \\
1 \cdot (0 + 0) &= 0 = 1 \cdot 0 + 1 \cdot 0 & \text{und} & \quad (1 + 0) \cdot 0 = 0 = 1 \cdot 0 + 0 \cdot 0 \\
1 \cdot (0 + 1) &= 1 = 1 \cdot 0 + 1 \cdot 1 & \text{und} & \quad (1 + 0) \cdot 1 = 1 = 1 \cdot 1 + 0 \cdot 1 \\
1 \cdot (1 + 0) &= 1 = 1 \cdot 1 + 1 \cdot 0 & \text{und} & \quad (1 + 1) \cdot 0 = 0 = 1 \cdot 0 + 1 \cdot 0 \\
1 \cdot (1 + 1) &= 0 = 1 \cdot 1 + 1 \cdot 1 & \text{und} & \quad (1 + 1) \cdot 1 = 0 = 1 \cdot 1 + 1 \cdot 1.
\end{aligned}$$

Somit gelten auch die Distributivgesetze in \mathbb{F}_2 .

1.6 Körper

In Beispiel 1.5.11 haben Sie eine Menge mit zwei Verknüpfungen, die wir $+$ und \cdot genannt haben, kennen gelernt, in der die uns von \mathbb{Q} und \mathbb{R} vertrauten Rechenregeln gelten. Es gibt noch viele solcher mathematischen Strukturen, so dass man diese unter einem Oberbegriff zusammenfasst. Das ist der Begriff des Körpers, auf englisch „field“, was auch erklärt, warum man als Abkürzung der Menge in Beispiel 1.5.11 den Buchstaben \mathbb{F} verwendet.

1.6.1 Definition: Ein **Körper** ist eine Menge \mathbb{K} mit zwei Verknüpfungen $+$ und \cdot und zwei verschiedenen, ausgezeichneten Elementen 0 und 1 , so dass folgende Regeln gelten:

- (i) (a) $a + b = b + a$ gilt für alle $a, b \in \mathbb{K}$ (das heißt, $+$ ist kommutativ).
- (b) $(a+b)+c = a+(b+c)$ gilt für alle $a, b, c \in \mathbb{K}$ (das heißt, $+$ ist assoziativ).
- (c) $0 + a = a$ gilt für alle $a \in \mathbb{K}$ (das heißt, $+$ ist eine Verknüpfung mit neutralem Element 0 , denn da $+$ kommutativ ist, gilt auch $a + 0 = a$).
- (d) Zu jedem $a \in \mathbb{K}$ gibt es ein $a' \in \mathbb{K}$, so dass $a + a' = 0$ ist (das heißt, jedes Element $a \in \mathbb{K}$ ist bezüglich $+$ invertierbar, denn da $+$ kommutativ ist, gilt auch $a' + a = 0$).
- (ii) (a) $a \cdot b = b \cdot a$ gilt für alle $a, b \in \mathbb{K}$ (das heißt, \cdot ist kommutativ).
- (b) $(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$ gilt für alle $a, b, c \in \mathbb{K}$ (das heißt, \cdot ist assoziativ).
- (c) $1 \cdot a = a$ gilt für alle $a \in \mathbb{K}$ (das heißt, \cdot ist eine Verknüpfung mit neutralem Element 1 , denn da \cdot kommutativ ist, gilt auch $a \cdot 1 = a$).
- (d) Zu jedem $a \in \mathbb{K}$ mit $a \neq 0$ gibt es ein Element $a^* \in \mathbb{K}$, so dass $a \cdot a^* = 1$ ist (das heißt, jedes Element $a \in \mathbb{K} \setminus \{0\}$ ist bezüglich \cdot invertierbar, denn da \cdot kommutativ ist, gilt auch $a^* \cdot a = 1$).
- (iii) Für alle $a, b, c \in \mathbb{K}$ gilt $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$ (Distributivgesetz).

1.6.2 Aufgabe: Die Menge \mathbb{Z} mit den Verknüpfungen $+$ und \cdot ist kein Körper. Warum nicht?

1.6.3 Aufgabe: Wenn \mathbb{K} ein Körper ist, dann gilt automatisch schon das in der Definition 1.6.1 nicht aufgeführte zweite Distributivgesetz aus Definition 1.5.10. Begründen Sie, warum dies der Fall ist.

Die Mengen \mathbb{Q} und \mathbb{R} sind mit den Verknüpfungen $+$ und \cdot Körper. Diejenigen unter

Ihnen, die die komplexen Zahlen \mathbb{C} bereits kennen, sollten sich davon überzeugen, dass auch \mathbb{C} mit den Verknüpfungen $+$ und \cdot ein Körper ist. In Beispiel 1.5.11 haben wir mit \mathbb{F}_2 ein Beispiel für einen Körper mit zwei Elementen kennen gelernt. Es gibt viele weitere Beispiele für Körper. In diesem Kurs wird es – anders als im Analysis-Teil – nicht darauf ankommen, welchen speziellen Körper wir betrachten. Unsere Ergebnisse werden für alle Körper richtig sein. Zu Beginn ist es übrigens völlig in Ordnung, wenn Sie – sobald ich schreibe: „Sei \mathbb{K} ein Körper.“ – denken: „Sei \mathbb{K} zum Beispiel \mathbb{Q} , \mathbb{R} oder \mathbb{F}_2 “.

Wir leiten noch einige Rechenregeln für Körper aus der Definition 1.6.1 her.

1.6.4 Proposition: (Rechenregeln für Körper)

Sei \mathbb{K} ein Körper. Dann gilt:

- (a) Es gilt $a \cdot 0 = 0$ für alle $a \in \mathbb{K}$.
- (b) Wenn $a, b \in \mathbb{K}$, und wenn $a \cdot b = 0$ ist, so folgt $a = 0$ oder $b = 0$.
- (c) Sind $a + b = 0$ und $a + c = 0$ für Elemente $a, b, c \in \mathbb{K}$, so folgt $b = c$.
- (d) Ist $a \neq 0$, und gilt $a \cdot b = 1$ und $a \cdot c = 1$ für Elemente $a, b, c \in \mathbb{K}$, so folgt $b = c$.

Beweis:

1. Sei $a \in \mathbb{K}$. Dann gilt

$$\begin{aligned} a \cdot 0 &= a \cdot (0 + 0), \text{ denn } 0 \text{ ist das neutrale Element der Addition} \\ &= a \cdot 0 + a \cdot 0 \text{ mit (iii) in der Definition 1.6.1.} \end{aligned}$$

Da jedes Element in \mathbb{K} bezüglich $+$ invertierbar ist, ist auch $a \cdot 0$ invertierbar. Sei x invers zu $a \cdot 0$. Wir addieren x auf beiden Seiten der Gleichung und erhalten $x + a \cdot 0 = (x + a \cdot 0) + a \cdot 0$, also $0 = a \cdot 0$, die Behauptung.

2. Seien $a, b \in \mathbb{K}$ mit $a \cdot b = 0$. Wenn $a = 0$ ist, dann ist die Behauptung schon bewiesen. Wir können also annehmen, dass $a \neq 0$ ist, und müssen zeigen, dass $b = 0$ ist. Da jedes Element $\neq 0$ bezüglich \cdot invertierbar ist, folgt, dass a invertierbar ist. Sei a^* invers zu a . Wir multiplizieren die Gleichung $a \cdot b = 0$ mit a^* und erhalten $a^* \cdot a \cdot b = a^* \cdot 0$. Da $a^* \cdot a = 1$, folgt $1 \cdot b = a^* \cdot 0$. Mit der Bedingung (ii) in Definition 1.6.1 gilt $1 \cdot b = b$, und mit dem ersten Teil dieser Proposition gilt $a^* \cdot 0 = 0$. Es folgt $b = 0$, die Behauptung.
3. Seien $a, b, c \in \mathbb{K}$, und sei $a + b = a + c = 0$. Sei a' invers zu a bezüglich $+$. Wir addieren a' zu der Gleichung und erhalten $(a' + a) + b = (a' + a) + c$, also $0 + b = 0 + c$. Es folgt $b = c$, die Behauptung.

4. Sei $a \neq 0$, und sei $a \cdot b = a \cdot c = 1$. Sei a^* invers zu a bezüglich \cdot . Wir multiplizieren die Gleichung mit a^* und erhalten $(a^* \cdot a) \cdot b = (a^* \cdot a) \cdot c$, also $1 \cdot b = 1 \cdot c$. Es folgt $b = c$, die Behauptung.

□

Die Bedingungen (c) und (d) der Proposition 1.6.4 besagen, dass Elemente, die bezüglich $+$ oder \cdot invers sind, eindeutig sind. Es gibt in einem Körper \mathbb{K} zu einem Element $a \in \mathbb{K}$ genau ein bezüglich $+$ inverses Element, und ist $a \neq 0$, so gibt es genau ein bezüglich \cdot inverses Element zu a .

Wir schließen diesen Abschnitt mit einigen Bezeichnungen.

1.6.5 Notationen: Sei \mathbb{K} ein Körper, und sei $a \in \mathbb{K}$.

1. Wir bezeichnen das zu a bezüglich $+$ inverse Element mit $-a$. Ist $b \in \mathbb{K}$, so schreiben wir an Stelle von $b + (-a)$ nur $b - a$.
2. Sei $a \neq 0$. Wir bezeichnen das zu a bezüglich \cdot inverse Element a^* mit a^{-1} oder mit $\frac{1}{a}$. Ist $b \in \mathbb{K}$, so schreiben wir an Stelle von $a \cdot b$ auch ab und an Stelle von $b \cdot \frac{1}{a}$ einfach $\frac{b}{a}$.

Mit diesen Bezeichnungen gilt in einem beliebigen Körper \mathbb{K} die folgende Rechenregel, die uns für \mathbb{Q} oder \mathbb{R} gut bekannt ist:

1.6.6 Bemerkung: Sei \mathbb{K} ein Körper, und sei $a \in \mathbb{K}$. Dann gilt $(-1)a = -a$.

Beweis: Die Behauptung dieser Bemerkung ist, dass $(-1)a$ das zu a bezüglich $+$ inverse Element ist. Um dies zu verifizieren, müssen wir $(-1)a$ und a addieren und nachsehen, ob 0 raus kommt. Auf geht es:

$$(-1)a + a = (-1)a + 1 \cdot a = (-1 + 1)a = 0 \cdot a = 0.$$

Beim ersten Gleichheitszeichen haben wir benutzt, dass 1 das neutrale Element bezüglich \cdot ist, beim zweiten Gleichheitszeichen das Distributivgesetz und beim letzten Gleichheitszeichen die Kommutativität der Multiplikation in \mathbb{K} und Proposition 1.6.4. □

Lösungen der Aufgaben

Lösungen der Aufgaben in 1.1

Aufgabe 1.1.2

$$\begin{aligned}\sum_{\substack{1 \leq i \leq 3 \\ 4 \leq j \leq 6}} a_{ij} &= \sum_{1 \leq i \leq 3} (a_{i4} + a_{i5} + a_{i6}) \\ &= (a_{14} + a_{15} + a_{16}) + (a_{24} + a_{25} + a_{26}) + (a_{34} + a_{35} + a_{36}).\end{aligned}$$

Aufgabe 1.1.3

$$\begin{aligned}(b_{63} + b_{73} + b_{83}) + (b_{64} + b_{74} + b_{84}) + (b_{65} + b_{75} + b_{85}) &= \sum_{3 \leq j \leq 5} (b_{6j} + b_{7j} + b_{8j}) \\ &= \sum_{3 \leq j \leq 5} \sum_{6 \leq i \leq 8} b_{ij} \\ &= \sum_{\substack{6 \leq j \leq 8 \\ 3 \leq i \leq 5}} b_{ij}.\end{aligned}$$

Aufgabe 1.1.4 Es sind $1^2 = 1$, $2^2 = 4$, $3^2 = 9$, $4^2 = 16$ und $5^2 = 25$. Somit gilt
$$\sum_{i=1}^5 i^2 = 1 + 4 + 9 + 16 + 25 = 55.$$

Lösungen der Aufgaben in 1.2

Aufgabe 1.2.2

1. Es handelt sich um eine Aussage, da wir dem Satz die Eigenschaft „falsch“ zuordnen können.

2. Dieses ist keine Aussage, denn es ist keine Behauptung aufgestellt worden, der wir das Attribut „wahr“ oder „falsch“ zuordnen können.
3. Obwohl wir natürlich nicht nachschauen können, ob diese Gleichung für alle a erfüllt ist, lässt sich diesem Satz das Attribut „wahr“ oder „falsch“ (das heißt, es gibt eine reelle Zahl a , für die $a \cdot 0 \neq 0$ ist) zuordnen. Es handelt sich daher um eine Aussage.
4. Obgleich dieser Satz nicht sinnvoll ist, handelt es sich um eine Aussage, denn wir können ihm die Eigenschaft „falsch“ zuordnen.

Aufgabe 1.2.11 Analog zu den Beispielen bestimmen wir die Wahrheitstafel für $\neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$ und erhalten

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \vee \mathcal{B}$	$\neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$
w	w	w	f
w	f	w	f
f	w	w	f
f	f	f	w .

Somit ist die Wahrheitstafel für $\neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$ die Tabelle

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$
w	w	f
w	f	f
f	w	f
f	f	w .

Nun berechnen wir die Wahrheitstafel für $(\neg\mathcal{A}) \wedge (\neg\mathcal{B})$.

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\neg\mathcal{A}$	$\neg\mathcal{B}$	$(\neg\mathcal{A}) \wedge (\neg\mathcal{B})$
w	w	f	f	f
w	f	f	w	f
f	w	w	f	f
f	f	w	w	w ,

also

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$(\neg\mathcal{A}) \wedge (\neg\mathcal{B})$
w	w	f
w	f	f
f	w	f
f	f	w .

Da beide Tabellen übereinstimmen, ist die Behauptung bewiesen.

Aufgabe 1.2.12 Wir berechnen die Tabelle für $\neg(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B})$ und erhalten

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\mathcal{A} \wedge \mathcal{B}$	$\neg(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B})$
w	w	w	f
w	f	f	w
f	w	f	w
f	f	f	w .

Die Wahrheitstafel für $\neg(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B})$ ist damit

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\neg(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B})$
w	w	f
w	f	w
f	w	w
f	f	w .

Nun berechnen wir die Tabelle von $(\neg\mathcal{A}) \vee (\neg\mathcal{B})$

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$\neg\mathcal{A}$	$\neg\mathcal{B}$	$(\neg\mathcal{A}) \vee (\neg\mathcal{B})$
w	w	f	f	f
w	f	f	w	w
f	w	w	f	w
f	f	w	w	w ,

also

\mathcal{A}	\mathcal{B}	$(\neg\mathcal{A}) \vee (\neg\mathcal{B})$
w	w	f
w	f	w
f	w	w
f	f	w .

Da beide Tabellen übereinstimmen, sind wir fertig.

Aufgabe 1.2.14 Sei \mathcal{A} die Aussage $2 \geq 3$, also eine falsche Aussage, und sei \mathcal{B} die Aussage „17 ist eine Primzahl“, also eine wahre Aussage. Dann ist $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$ eine wahre Aussage, und $\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{A}$ ist eine falsche Aussage.

Aufgabe 1.2.18

1. Es gibt ein $n \in \mathbb{N}$, das die Eigenschaft $n \leq m$ für alle $m \in \mathbb{N}$ hat. (Nebenbei bemerkt, das ist das Element $n = 1$.)
2. Es gibt ein $n \in \mathbb{N}$ mit der Eigenschaft, 17 zu teilen.

Aufgabe 1.2.19

1. $\exists p$ Primzahl : 3 teilt p .
2. $\forall n \in \mathbb{N} : n \geq 1$.

Aufgabe 1.2.20

1. $\forall y \in Y : (\exists x \in X : f(x) = y)$.
2. $\exists a \in \mathbb{R} : (\forall x \in \mathbb{R} : ax = x)$. (Wir haben hier gerade über das Element $a = 1$ gesprochen.)

Aufgabe 1.2.22

1. Wahr.
2. Wahr.
3. Wahr.

Aufgabe 1.2.24

1. Wahr.
2. Falsch, denn in der Negation wird ein „oder“ zu einem „und“.
3. Wahr.
4. Wahr.

Aufgabe 1.2.25

1. Mit Quantoren ausgedrückt lautet die Aussage

$$\exists n \in \mathbb{N} : (\forall m \in \mathbb{N} : n \leq m).$$

Die Negation ist daher von der Form

$$\forall n \in \mathbb{N} : \neg(\forall m \in \mathbb{N} : n \leq m),$$

also

$$\forall n \in \mathbb{N} : (\exists m \in \mathbb{N} : n > m).$$

In Worten ausgedrückt:

Für alle $n \in \mathbb{N}$ gilt: Es gibt ein $m \in \mathbb{N}$ mit $n > m$.

2. Mit Quantoren ausgedrückt lautet die Aussage

$$\forall y \in Y : (\exists x \in X : f(x) = y)$$

Die Negation ist dann von der Form

$$\exists y \in Y : (\forall x \in X : f(x) \neq y).$$

In Worten:

Es gibt ein $y \in Y$, so dass für alle $x \in X$ gilt: $f(x) \neq y$.

Aufgabe 1.2.26

Induktionsanfang: $n_0 = 1$.

Es ist $\sum_{i=1}^1 \frac{1}{1 \cdot 2} = \frac{1}{2}$, und es ist $1 - \frac{1}{1+1} = \frac{1}{2}$. Es gilt also der Induktionsanfang.

Induktionsschritt: Für $n \geq 1$ gelte

$$\sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} = 1 - \frac{1}{n+1}.$$

Damit folgt:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{i(i+1)} &= \sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} \\ &= 1 - \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} \\ &= 1 - \frac{(n+2)-1}{(n+1)(n+2)} \\ &= 1 - \frac{n+1}{(n+1)(n+2)} \\ &= 1 - \frac{1}{n+2} \end{aligned}$$

Wir haben also die Aussage: Aus $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} = 1 - \frac{1}{n+1}$ folgt $\sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{i(i+1)} = 1 - \frac{1}{n+2}$ bewiesen, und mit dem Prinzip der vollständigen Induktion folgt für alle $n \in \mathbb{N}$, dass $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} = 1 - \frac{1}{n+1}$ ist.

Lösungen der Aufgaben in 1.3

Aufgabe 1.3.6

1. Diese Aussage ist falsch.

Es ist beispielsweise $\{1, 2\} \setminus \{1, 2, 3, 4\} = \emptyset$, aber $\{1, 2\} \neq \{1, 2, 3, 4\}$.

Hinweis: Wenn Sie eine Aussage widerlegen wollen, hier etwa die Aussage „Wenn die Differenzmenge von zwei Mengen leer ist, dann sind die Mengen gleich“ reicht es aus, ein Gegenbeispiel anzugeben.

2. **Behauptung:** Wenn $M \cup N$ endlich ist, dann sind M und N endlich.

Beweis: Sei $M \cup N$ endlich. Es ist $M \subseteq M \cup N$, und da Teilmengen endlicher Mengen endlich sind, folgt, dass M endlich ist. Analog ist $N \subseteq M \cup N$, und damit ist auch N endlich.

3. Diese Aussage ist falsch.

Sei zum Beispiel $M = \{\dots, -2, -1, 0\}$ die Menge der nicht positiven ganzen Zahlen, und sei $N = \{0, 1, 2, \dots\}$ die Menge der nicht negativen ganzen Zahlen. Dann ist $M \cap N = \{0\}$, also endlich, aber M und N sind nicht endlich.

Aufgabe 1.3.8

1. **Behauptung:** Für endliche Mengen M und N gilt:

$$\text{Wenn } |M \cup N| = |M| + |N|, \text{ so folgt } M \cap N = \emptyset.$$

Beweis: Seien M und N endliche Mengen. Zunächst behandeln wir den Spezialfall, dass M oder N leer sind. Dann gilt $|M \cup N| = |M| + |N|$, die Voraussetzung ist also erfüllt. Es gilt dann aber auch die Behauptung, dass $M \cap N = \emptyset$, die Aussage ist damit für diesen Spezialfall bewiesen.

Seien also nun M und N nicht leere, endliche Mengen. Dann haben M und N die Form $M = \{x_1, \dots, x_m\}$ und $N = \{y_1, \dots, y_n\}$ für gewisse $m, n \in \mathbb{N}$.

Sei $|M \cup N| = |M| + |N|$. Dann hat $M \cup N$ die Form $\{x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_n\}$, es gilt also $x_i \neq y_j$ für alle $1 \leq i \leq m$ und $1 \leq j \leq n$. Somit gilt $x_i \notin N$ für alle $1 \leq i \leq m$ und $y_j \notin M$ für alle $1 \leq j \leq n$. Es folgt also $M \cap N = \emptyset$, die Behauptung.

2. **Behauptung:** Für endliche Mengen M und N gilt:

$$\text{Wenn } M \cap N = \emptyset, \text{ so folgt } |M \cup N| = |M| + |N|.$$

Beweis: Seien M und N endlich, und sei $M \cap N = \emptyset$. Wir unterscheiden drei Fälle.

1. Fall: $M = \emptyset$. Dann gilt $|M \cup N| = |\emptyset \cup N| = |N| = 0 + |N| = |\emptyset| + |N|$. Die Behauptung gilt also in diesem Spezialfall.

2. Fall: $N = \emptyset$. Die Behauptung wird analog zum ersten Fall bewiesen.

3. Fall: Weder M noch N sind leer.

Sei $M = \{x_1, \dots, x_m\}$ und sei $N = \{y_1, \dots, y_n\}$. Da $M \cap N = \emptyset$, gilt $x_i \neq y_j$ für alle $1 \leq i \leq m$ und alle $1 \leq j \leq n$. Es ist also $M \cup N = \{x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_n\}$, und damit $|M \cup N| = m + n = |M| + |N|$.

Da die drei Spezialfälle alle Möglichkeiten für endliche Mengen umfassen, folgt, dass die Aussage für alle endlichen Mengen M und N richtig ist.

Aufgabe 1.3.10 Behauptung: Für endliche, nicht leere Mengen M und N gilt

$$|M \times N| = |M| \cdot |N|.$$

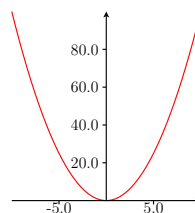
Beweis: Sei $M = \{x_1, \dots, x_m\}$ und sei $N = \{y_1, \dots, y_n\}$. Sei $x_i \in M$. Es gibt n geordnete Paare $(x_i, y_1), \dots, (x_i, y_n)$, und da es m Möglichkeiten für x_i gibt, folgt, dass es $m \cdot n$ Paare in $M \times N$ gibt.

Lösungen der Aufgaben in 1.4

Aufgabe 1.4.2

- (a) Die Teilmenge $f := \{(5, x) \mid x \in \mathbb{R}\}$ von $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ ist keine Abbildung von \mathbb{R} nach \mathbb{R} . Zum Einen, nur für $x = 5$ gibt es ein Element (x, y) , das in f liegt, aber nicht für jedes Element $x \in \mathbb{R}$ gibt es ein geordnetes Paar $(x, y) \in f$. Zum Anderen gibt es für $x = 5$ verschiedene y und y' in \mathbb{R} , so dass $(5, y)$ und $(5, y')$ beide in f liegen. Auch das darf bei einer Abbildung nicht passieren.
- (b) Die Teilmenge $f := \{(x, 5) \mid x \in \mathbb{R}\}$ von $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ ist eine Abbildung von \mathbb{R} nach \mathbb{R} . Zu jedem $x \in \mathbb{R}$ gibt es genau ein $y \in \mathbb{R}$ (nämlich $y = 5$), so dass das geordnete Paar (x, y) in f liegt.

Aufgabe 1.4.7 Die Abbildung beschreibt eine Parabel.



Im Bild liegen die reellen Zahlen, die größer oder gleich 0 sind. Das Element 0 hat genau ein Urbild, alle positiven reellen Zahlen $y \in \mathbb{R}$ haben genau zwei Urbilder, nämlich \sqrt{y} und $-\sqrt{y}$. Die negativen reellen Zahlen haben keine Urbilder unter f .

Aufgabe 1.4.12

Behauptung: Die Abbildung f ist injektiv.

Beweis: Seien z und z' in \mathbb{Z} mit $f(z) = f(z')$. Dann gilt $(z, z + 1) = (z', z' + 1)$. Es folgt $z = z'$, das heißt, f ist injektiv.

Behauptung: Die Abbildung f ist nicht surjektiv.

Beweis: Es ist $(0, 2) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$, aber es gibt kein $z \in \mathbb{Z}$ mit $(z, z + 1) = (0, 2)$. Somit besitzt nicht jedes Element in $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ ein Urbild unter f , das heißt, f ist nicht surjektiv.

Da f nicht surjektiv ist, ist f auch nicht bijektiv.

Aufgabe 1.4.19 Sei $M := \{1\}$, und sei $N := \{1, 2\}$. Sei $f : M \rightarrow N$ definiert durch $f(1) = 1$, und sei $g : N \rightarrow M$ definiert durch $g(1) = 1$ und $g(2) = 1$. Dann gilt

$(g \circ f)(1) = g(f(1)) = g(1) = 1 = \text{id}_M(1)$, also $g \circ f = \text{id}_M$ und
 $(f \circ g)(2) = f(g(2)) = f(1) = 1 \neq \text{id}_N(2)$. Somit gilt $f \circ g \neq \text{id}_N$.

Lösungen der Aufgaben in 1.5

Aufgabe 1.5.4 Es ist $0 \in \mathbb{Q}$, also ist $(a, 0)$ für alle $a \in \mathbb{Q}$ ein Element in $\mathbb{Q} \times \mathbb{Q}$. Da $a : 0$ für kein $a \in \mathbb{Q}$ definiert ist, denn durch 0 kann nicht geteilt werden, ist : keine Verknüpfung auf \mathbb{Q} .

Aufgabe 1.5.9

1. Das Element $0 \in \mathbb{Q}$ ist bezüglich \cdot nicht invertierbar, denn es gibt keine rationale Zahl $x \in \mathbb{Q}$, so dass $0 \cdot x = 1$ ist. Jede andere rationale Zahl ist bezüglich \cdot invertierbar, denn sei $\frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$ mit $\frac{a}{b} \neq 0$. Dann gilt $a \neq 0$ und $b \neq 0$. Es folgt $\frac{b}{a} \in \mathbb{Q}$, und $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = 1$. Es gilt auch $\frac{b}{a} \cdot \frac{a}{b} = 1$. Es folgt, dass $\frac{b}{a}$ invers zu $\frac{a}{b}$ ist.
2. Bezüglich $+$ ist jedes Element in \mathbb{Q} invertierbar, denn mit $x \in \mathbb{Q}$ liegt auch $-x$ in \mathbb{Q} . Es folgt $x + (-x) = 0 = (-x) + x$.

Lösungen der Aufgaben in 1.6

Aufgabe 1.6.2 In einem Körper muss jedes Element $x \neq 0$ bezüglich \cdot invertierbar sein. Wir haben aber in Beispiel 1.5.8 gesehen, dass in \mathbb{Z} nur die Elemente 1 und -1 bezüglich \cdot invertierbar sind.

Aufgabe 1.6.3 Sei \mathbb{K} ein Körper, und seien $a, b, c \in \mathbb{K}$. Wir wollen zeigen, dass $(a + b) \cdot c = a \cdot c + b \cdot c$ gilt. Dabei dürfen wir nur die Regeln (i), (ii) und (iii) der

Definition 1.6.1 benutzen. Es gilt:

$$\begin{aligned}(a + b) \cdot c &= c \cdot (a + b), \text{ denn } \cdot \text{ ist kommutativ} \\ &= c \cdot a + c \cdot b \text{ mit Bedingung (iii) in Definition 1.6.1} \\ &= a \cdot c + b \cdot c, \text{ denn } \cdot \text{ ist kommutativ.}\end{aligned}$$

Somit gilt $(a + b) \cdot c = a \cdot c + b \cdot c$ für alle $a, b, c \in \mathbb{K}$. Das ist aber gerade das zweite Distributivgesetz aus Definition 1.5.10.

