

## Vorkurs Mathematik

### Vorlesung 1

#### Ganze Zahlen und Rechengesetze

Wir arbeiten mit den folgenden Mengen, deren Kenntnis wir voraussetzen.

$$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\},$$

die Menge der *natürlichen Zahlen* (mit der 0).

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

die Menge der *ganzen Zahlen*.

Diese Mengen sind mit den natürlichen Operationen Addition und Multiplikation versehen, an deren Eigenschaften wir erinnern.

Die Addition auf  $\mathbb{Z}$  erfüllt die folgenden Eigenschaften.

- (1) Es ist

$$(a + b) + c = a + (b + c)$$

für beliebige (alle) Zahlen  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ , d.h. die Addition ist *assoziativ*.

- (2) Es ist

$$a + b = b + a$$

für beliebige Zahlen  $a, b \in \mathbb{Z}$ , d.h. die Addition ist *kommutativ*.

- (3) Es gilt

$$a + 0 = a$$

für jedes  $a \in \mathbb{Z}$  (man sagt, dass 0 das *neutrale Element* der Addition ist).

- (4) Zu jedem  $a \in \mathbb{Z}$  besitzt  $-a$  die Eigenschaft

$$a + (-a) = 0$$

(man sagt, dass  $-a$  das *negative Element* zu  $a$  ist).

Die Multiplikation auf  $\mathbb{Z}$  erfüllt die folgenden Eigenschaften.

- (1) Es ist

$$(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$$

für beliebige (alle) Zahlen  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ , d.h. die Multiplikation ist *assoziativ*.

- (2) Es ist

$$a \cdot b = b \cdot a$$

für beliebige Zahlen  $a, b \in \mathbb{Z}$ , d.h. die Multiplikation ist *kommutativ*.

(3) Es gilt

$$a \cdot 1 = a$$

für jedes  $a \in \mathbb{Z}$  (man sagt, dass 1 das *neutrale Element* der Multiplikation ist).

Man spricht auch vom Assoziativgesetz der Addition u.s.w. Addition und Multiplikation sind durch das sogenannte *Distributivgesetz* miteinander verbunden. Dieses besagt

$$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$$

für alle  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ .

Wir erinnern an einige weitere Begriffe. Man sagt, dass eine ganze Zahl  $a$  eine ganze Zahl  $b$  *teilt* (oder dass  $a$  ein *Teiler* von  $b$  ist oder dass  $b$  ein *Vielfaches* von  $a$  ist), wenn es eine weitere ganze Zahl  $c$  gibt mit  $b = ac$ . Beispielsweise ist 3 ein Teiler von 15, aber 2 ist kein Teiler von 15. Eine *gerade Zahl* ist eine ganze Zahl, die ein Vielfaches von 2 ist, eine *ungerade Zahl* ist eine ganze Zahl, die kein Vielfaches von 2 ist. Wenn  $a$  ein Teiler von  $b$  ist, so verwenden wir die Bezeichnung  $\frac{a}{b}$  für diejenige (eindeutig bestimmte) ganze Zahl  $c$ , für die die Gleichheit  $b = ac$  gilt.

Auf den ganzen Zahlen ist auch die *Größer/Gleich-Beziehung* (oder *Ordnungsbeziehung*) definiert. Man schreibt  $a \geq b$ , wenn  $a$  mindestens so groß wie  $b$  ist. Eine ganze Zahl  $a$  ist genau dann eine natürliche Zahl, wenn  $a \geq 0$  ist. Die Beziehung  $a \geq b$  gilt genau dann, wenn es eine natürliche Zahl  $c$  mit  $a = b + c$  gibt. Für die Ordnungsbeziehung gelten die folgenden Regeln, und zwar für beliebige ganze Zahlen  $a, b, c \in \mathbb{Z}$  :

- (1) Es ist  $a \geq a$  (dies nennt man die *Reflexivität* der Ordnung).
- (2) Aus  $a \geq b$  und  $b \geq c$  folgt  $a \geq c$  (dies nennt man die *Transitivität* der Ordnung).
- (3) Aus  $a \geq b$  und  $b \geq a$  folgt  $a = b$  (dies nennt man die *Antisymmetrie* der Ordnung).
- (4) Aus  $a \geq b$  folgt  $a + c \geq b + c$  (dies nennt man die *Additivität* der Ordnung).
- (5) Aus  $a \geq b$  und  $c \in \mathbb{N}$  folgt  $c \cdot a \geq c \cdot b$  (dies nennt man die *Multiplikativität* der Ordnung).
- (6) Aus  $a \geq b$  und  $c \in \mathbb{Z}_-$  (also  $c$  negativ) folgt  $c \cdot a \leq c \cdot b$ .

Bei der Multiplikation mit einer negativen Zahl dreht sich also die Ordnungsbeziehung um.

## Induktion

Mathematische Aussagen, die von natürlichen Zahlen abhängen, können mit dem Beweisprinzip der *vollständigen Induktion* bewiesen werden. Die folgende Aussage begründet dieses Prinzip.

SATZ 1.1. Für jede natürliche Zahl  $n$  sei eine Aussage  $A(n)$  gegeben. Es gelte

- (1)  $A(0)$  ist wahr.
- (2) Für alle  $n$  gilt: wenn  $A(n)$  gilt, so ist auch  $A(n+1)$  wahr.

Dann gilt  $A(n)$  für alle  $n$ .

*Beweis.* Es sei

$$M = \{n \in \mathbb{N} \mid A(n) \text{ ist wahr}\} .$$

Wir wollen zeigen, dass  $M = \mathbb{N}$  ist, denn genau dies bedeutet, dass die Aussage für alle  $n$  gilt. Nach der ersten Bedingung ist

$$0 \in M .$$

Nach der zweiten Voraussetzung gilt für  $M$ , dass aus  $n \in M$  stets  $n+1 \in M$  folgt. Damit enthält  $M$  die 0, daher die 1, daher die 2, usw., und damit überhaupt alle natürlichen Zahlen.  $\square$

Der Nachweis von (der Gültigkeit von)  $A(0)$  heißt dabei der *Induktionsanfang* und der Schluss von  $A(n)$  auf  $A(n+1)$  heißt der *Induktionsschluss*. Innerhalb des Induktionsschlusses nennt man die Gültigkeit von  $A(0)$  auch die *Induktionsvoraussetzung*. In manchen Situationen ist die Aussage  $A(n)$  erst für  $n \geq n_0$  für ein gewisses  $n_0$  (definiert oder) wahr. Dann beweist man im Induktionsanfang die Aussage  $A(n_0)$  und den Induktionsschluss führt man für  $n \geq n_0$  durch.

Das folgende Standardbeispiel für einen Induktionsbeweis verwendet das Summenzeichen. Für gegebene reelle Zahlen  $a_1, \dots, a_n$  bedeutet

$$\sum_{k=1}^n a_k := a_1 + a_2 + \dots + a_{n-1} + a_n .$$

Dabei hängen im Allgemeinen die  $a_k$  in einer formelhaften Weise von  $k$  ab. Entsprechend ist das Produktzeichen definiert, nämlich

$$\prod_{k=1}^n a_k := a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_{n-1} \cdot a_n .$$

Insbesondere sind für  $n \in \mathbb{N}$  die Potenzen durch

$$a^n = \prod_{i=1}^n a = a^{n-1} \cdot a = \underbrace{a \cdot a \cdot \dots \cdot a}_{n\text{-mal}}$$

definiert. Dabei gelten die Konventionen  $0a = 0$  und  $a^0 = 1$  (die erste lässt sich auch über die Multiplikation begründen, die zweite ist aber auch sinnvoll). Als Rechenregeln für das Potenzieren gelten

$$(1) \quad (a \cdot b)^n = a^n \cdot b^n$$

$$(2) \quad a^{n+m} = a^n \cdot a^m$$

$$(3) \quad (a^n)^m = a^{nm}.$$

AUFGABE 1.2. Beweise durch Induktion die folgende Formel für  $n \geq 1$ .

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}.$$

Lösung

Beim Induktionsanfang ist  $n = 1$ , daher besteht die Summe links nur aus einem Summanden, nämlich der 1, und daher ist die Summe 1. Die rechte Seite ist  $\frac{1 \cdot 2}{2} = 1$ , so dass die Formel für  $n = 1$  stimmt.

Für den Induktionsschritt setzen wir voraus, dass die Formel für ein  $n \geq 1$  gilt, und müssen zeigen, dass sie auch für  $n + 1$  gilt. Dabei ist  $n$  beliebig. Es ist

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

Dabei haben wir für die zweite Gleichheit die Induktionsvoraussetzung verwendet. Der zuletzt erhaltene Term ist die rechte Seite der Formel für  $n + 1$ , also ist die Formel bewiesen.

AUFGABE 1.3. Zeige durch vollständige Induktion, dass für jedes  $n \in \mathbb{N}$  die Zahl

$$6^{n+2} + 7^{2n+1}$$

ein Vielfaches von 43 ist.

Lösung

Für  $n = 0$  ist

$$6^2 + 7 = 43$$

ein Vielfaches von 43. Sei nun die Aussage für  $n$  bewiesen und betrachten wir den Ausdruck für  $n + 1$ . Dieser ist

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

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

wobei im letzten Schritt die Induktionsvoraussetzung verwendet wurde (nämlich die Eigenschaft, dass  $6^{n+2} + 7^{2n+1}$  ein Vielfaches von 43 ist). Daher ist diese Zahl ein Vielfaches von 43.

### Division mit Rest

**SATZ 1.4.** *Sei  $d$  eine fixierte positive natürliche Zahl. Dann gibt es zu jeder natürlichen Zahl  $n$  eine eindeutig bestimmte ganze Zahl  $q$  und eine eindeutig bestimmte natürliche Zahl  $r$ ,  $0 \leq r \leq d - 1$ , mit*

$$n = qd + r.$$

*Beweis.* Zur Existenz. Dies wird durch Induktion über  $n$  bewiesen. Es sei  $d > 0$  fixiert. Der Induktionsanfang ergibt sich direkt mit  $q = 0$  und  $r = n = 0$ . Für den Induktionsschluss sei die Aussage für  $n$  bewiesen, d.h. wir haben eine Darstellung  $n = dq + r$  mit  $r < d$  und müssen eine ebensolche Darstellung für  $n + 1$  finden. Wenn  $r < d - 1$  ist, so ist

$$n + 1 = dq + r + 1$$

und wegen  $r + 1 < d$  ist dies eine gesuchte Darstellung. Ist hingegen  $r = d - 1$ , so ist

$$n + 1 = dq + r + 1 = dq + d = d(q + 1) + 0,$$

und dies ist eine gesuchte Darstellung. Zur Eindeutigkeit. Sei  $qd + r = n = \tilde{q}d + \tilde{r}$ , wobei die Bedingungen jeweils erfüllt seien. Es sei ohne Einschränkung  $\tilde{r} \geq r$ . Dann gilt  $(q - \tilde{q})d = \tilde{r} - r$ . Diese Differenz ist nichtnegativ und kleiner als  $d$ , links steht aber ein Vielfaches von  $d$ , so dass die Differenz 0 sein muss und die beiden Darstellungen übereinstimmen.  $\square$

Mit der Division mit Rest können wir die Existenz und Eindeutigkeit der üblichen Zifferndarstellung einer natürlichen Zahl beweisen. Hinter der Zifferndarstellung verbirgt sich eine Mischung aus Addition, Multiplikation und Potenzierung.

**SATZ 1.5.** *Zu jeder natürlichen Zahl  $n$  gibt es eindeutig bestimmte natürliche Zahlen  $k$  und  $r_0, r_1, r_2, \dots, r_k$  mit  $0 \leq r_i \leq 9$  und mit  $r_k \neq 0$  (außer bei  $n = 0$ ) mit der Eigenschaft*

$$n = \sum_{i=0}^k r_i 10^i.$$

*Beweis.* Wir beweisen die Existenzaussage durch Induktion über  $n$ . Für  $n = 0$  wählt man  $k = 0$  und  $r_0 = 0$ . Sei nun  $n \geq 1$  und die Aussage für kleinere Zahlen schon bewiesen. Nach Satz 1.4 mit  $d = 10$  gibt es eine Darstellung

$$n = q \cdot 10 + r_0$$

mit  $r_0$  zwischen 0 und 9. Es ist  $q < n$ , deshalb gilt nach Induktionsvoraussetzung die Aussage für  $q$ . D.h. man kann schreiben

$$q = \sum_{i=0}^{\ell} s_i 10^i$$

mit  $0 \leq s_i \leq 9$  (bei  $q = 0$  ist dies als leere Summe zu lesen) und mit  $s_\ell \neq 0$ . Daher ist

$$\begin{aligned} n &= q \cdot 10 + r_0 \\ &= \left( \sum_{i=0}^{\ell} s_i 10^i \right) \cdot 10 + r_0 \\ &= \sum_{i=0}^{\ell} s_i 10^{i+1} + r_0 \\ &= \sum_{j=1}^{\ell+1} s_{j-1} 10^j + r_0 \end{aligned}$$

eine Darstellung der gesuchten Art. Dabei ist  $r_j = s_{j-1}$  für  $j \geq 1$  und  $k = \ell + 1$ . Die Eindeutigkeit folgt ebenfalls aus der Eindeutigkeit bei der Division mit Rest.  $\square$

Eine entsprechende Aussage gilt für jede Basis  $g \geq 2$  statt  $g = 10$ . Bei  $g = 2$  spricht man vom *Dualsystem*, die einzigen Ziffern sind 0 und 1, bei  $g = 3$  vom *Dreiersystem* mit den Ziffern 0, 1, 2 u.s.w. Bei  $g = 16$  spricht man vom *Hexadezimalsystem* und verwendet die Ziffern 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F.