

## Homomorphismen

Ein Homomorphismus ist eine *strukturerhaltende Abbildung*.

So ist z.B. ein Monoid-Homomorphismus eine Abbildung  $\varphi$  von einem Monoid  $(M_1, \circ_1, e_1)$  in ein Monoid  $(M_2, \circ_2, e_2)$  mit der Eigenschaft, dass  $\varphi(m \circ_1 m') = \varphi(m) \circ_2 \varphi(m')$  und  $\varphi(e_1) = e_2$  gilt.

In ähnlicher Weise gibt es auch Gruppenhomomorphismen, Ringhomomorphismen und Körperhomomorphismen.

Homomorphismen mit zusätzlichen Eigenschaften haben spezielle Namen: **Monomorphismus** (injektiver Homomorphismus),  
**Epimorphismus** (surjektiver Homomorphismus),  
**Isomorphismus** (bijektiver Homomorphismus).

## Euklidischer Algorithmus

Ermitteln des größten gemeinsamen Teilers mit Euklid:

```
function  $ggT(m, n)$  Hierbei ist  $m \geq 0$  und  $n \geq 0$  vorausgesetzt.  
begin  
    if  $m = 0$  then return  $n$   
    else return  $ggT(n \bmod m, m)$  fi  
end
```

Man sieht leicht, dass die folgende Gleichheit gilt:

$$ggT(n \bmod m, m) = ggT(m, n)$$

Denn jeder Teiler von  $m$  und  $n$  teilt auch  $n \bmod m$ , und jeder Teiler von  $m$  und  $n \bmod m$  teilt auch  $n$ .

Daraus folgt unmittelbar die Korrektheit des Algorithmus.

(Die Termination des Algorithmus ist klar, da die Zahlen immer kleiner werden.)

## Beispiele

Wir illustrieren die Arbeit des Euklidischen Algorithmus bei der Berechnung des ggT von 68 und 171:

$$171 = 2 \cdot 68 + 35$$

$$68 = 1 \cdot 35 + 33$$

$$35 = 1 \cdot 33 + 2$$

$$33 = 16 \cdot 2 + 1$$

$$2 = 2 \cdot 1 + 0$$

$$171 = 3 \cdot 68 - 33$$

$$68 = 2 \cdot 33 + 2$$

$$33 = 16 \cdot 2 + 1$$

$$2 = 2 \cdot 1 + 0$$

Rechts die Variante mit negativen Zahlen – der ggT ist 1 und wird in beiden Varianten korrekt berechnet.

Zur Übung berechnen wir noch  $ggT(210, 78)$ :

$$210 = 2 \cdot 78 + 54$$

$$78 = 1 \cdot 54 + 24$$

$$54 = 2 \cdot 24 + 6$$

$$24 = 4 \cdot 6 + 0$$

Also:  $ggT(210, 78) = 6$

## Lemma von Bézout

Das Lemma von Bézout besagt, dass man  $\text{ggT}(m, n)$  immer als Linearkombination von  $m$  und  $n$  darstellen kann:

**Lemma:** Für alle  $m, n \in \mathbb{Z}$  existieren  $a, b \in \mathbb{Z}$ , so dass

$$\text{ggT}(m, n) = am + bn$$

**Beweis:** Es sei ohne Einschränkung  $m > n > 0$ .

Mit Euklids Algorithmus erhalten wir Reste  $r_0 > r_1 > \dots > r_k$ , so dass  $r_0 = m$ ,  $r_1 = n$ ,  $r_k = 0$ ,  $r_{k-1} = \text{ggT}(m, n)$  und für alle  $1 \leq i < k$ :

$$r_{i-1} = q_i r_i + r_{i+1}$$

Damit ist  $r_{k-1}$  eine Linearkombination von  $r_{k-2}$  und  $r_{k-3}$ , und man kann induktiv schließen, dass  $r_{k-1}$  auch eine Linearkombination von  $r_1 = n$  und  $r_0 = m$  ist. Da aber  $r_{k-1} = \text{ggT}(m, n)$  ist, erhalten wir die Behauptung.

## Zwei Aufgaben

Aufgabe 1.1: Zeige, dass  $\log_{10}(p) \notin \mathbb{Q}$  für beliebige Primzahl  $p$ .

**Lösung:** Wir führen einen Widerspruchsbeweis.  
Angenommen,  $\log_{10}(p) = \frac{a}{b}$  mit  $a, b \in \mathbb{N}$ .

Dann folgt:  $p^b = (10^{\log_{10}(p)})^b = 10^a = 2^a \cdot 5^a$ .

Damit müssten sowohl 2, als auch 5 Teiler von  $p^b$ ,  
und damit von  $p$  sein, ein Widerspruch, da ja  $p$   
eine Primzahl ist!

Aufgabe 1.2:

a) Berechne  $x, y \in \mathbb{Z}$  mit  $\text{ggT}(35, 56) = x \cdot 35 - y \cdot 56$ .

b) Und jetzt dasselbe für  $x, y \in \mathbb{N}$ .

Bitte selbst lösen. Zur Kontrolle die Ergebnisse:  $7 = (-3) \cdot 35 - (-2) \cdot 56$   
und  $7 = 53 \cdot 35 - 33 \cdot 56$ .

## Eindeutige Primfaktorzerlegung

Die folgende Aussage ist eine Folge von Bézout's Lemma:

$$\text{ggT}(n, m_1) = 1 \wedge \text{ggT}(n, m_2) = 1 \implies \text{ggT}(n, m_1 m_2) = 1$$

Denn: Aus  $an + bm_1 = 1 = cn + dm_2$  folgt

$$1 = (an + bm_1)(cn + dm_2) = (anc + bm_1c + adm_2)n + bd(m_1m_2)$$

Also ist jeder Teiler von  $n$  und  $m_1m_2$  auch Teiler der 1, d.h.  $\text{ggT}(n, m_1m_2) = 1$ .

**Satz:** Sei  $n \in \mathbb{N}$  und  $n > 0$ . Dann lässt sich  $n$  eindeutig darstellen als

$$n = \prod_{p \text{ Primzahl}} p^{n_p}$$

Dabei ist  $n_p \neq 0$  genau dann, wenn  $p$  Teiler von  $n$  ist.