

## Anwendung: Prüfziffern

In gewissen Situationen ist die Vergabe eindeutiger Nummern hilfreich (IBAN, Produktnummern, ISBN ...). Gesucht sind Systeme, die Eingabefehler möglichst gut erkennen.

Das häufigste Fehler ist, dass eine Ziffer falsch ist.

echt: 5473

eingesetzt 5873

Lösung: Eine weitere Ziffer, so dass die Quersumme ein Vielfaches von 10 ist.

wird: 5473 1

eingesetzt: 5873 1

Dies deckt bereits ca. 80% der Fehler ab.

Das zweit häufigste Fehler ist das Vertauschen zweier Ziffern.

z.B. statt 5473 1  $\rightarrow$  5743 1 (ca. 10%)

Unser System mit Quersumme hilft hier nicht weiter.

Lösung (ISBN): Quersumme der geraden Stellen +  $3 \times$  Quersumme der ungeraden Stellen ist Vielfaches von 10:

$$\begin{array}{cccccc} \boxed{5} & \boxed{4} & \boxed{7} & \boxed{3} & \boxed{9} & \\ \hline & & 43 & & & \\ \hline & & 70 & & & \end{array}$$

$$\begin{array}{cccccc} \boxed{5} & \boxed{7} & \boxed{4} & \boxed{3} & \boxed{9} & \\ \hline & & 64 & & & \\ \hline \end{array}$$

Allgemein: Vertauschte Ziffer  $z_j$  und  $z_{j+1}$ . (o. B. d. A.  $j=1$ )

echt:  $3z_1 + z_2 + \text{Rest}$  ist Vielfaches von 10.

fehlerhaft:  $3z_2 + z_1 + \text{Rest}$  soll kein Vielfaches von 10 sein, dann wird der Fehler erkannt.

Differenz:  $2z_1 - 2z_2 \stackrel{!}{=} \text{Vielfaches von } 10$

$2(z_1 - z_2)$  ist Vielfaches von 10?

Falls  $z_1 - z_2 = \pm 5$  wird Fehler nicht erkannt,

$z_1 - z_2 \neq \pm 5$  wird Fehler erkannt.

Diese Systeme lassen sich mit Hilfe von Gruppentheorie verbessern:

Ziffern:  $\{0, 1, \dots, 9\}$  wir fassen diese als Elemente einer Gruppe auf; z.B.  $\{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \bar{9}\} = \mathbb{Z}/10\mathbb{Z}$

Allgemeines Prüfziffernsystem: gegeben sind  $n$  Permutationen  $\pi_j$  auf  $G$ ,  $j=1, \dots, n$  und ein  $g_0 \in G$ .

( $G$  muß nicht unbedingt 10 Elemente haben)

Der Algorithmus überprüft, ob  $\sum_{j=1}^n \pi_j(z_j) = g_0$

(Im letzten Bsp. war  $g_0 = \bar{0}$ ,  $\pi_j = \text{id}$  bzw.  $\pi_j(z) = 3z$  falls  $j$  gerade bzw. ungerade)

Satz: Ein solches Prüfziffernsystem erkennt den Fehler "Vertauschen bei einer Stelle", d.h.

$$\sum_{j=1}^n \pi_j(z_j) \neq \sum_{j=1}^n \pi_j(\tilde{z}_j) \quad \text{falls } z_j \neq \tilde{z}_j \text{ für genau ein } j \in \{1, \dots, n\}$$

Beweis: Wir benutzen die Kürzungsregel

$$\pi_1(z_1) \oplus \pi_2(z_2) \oplus \dots \oplus \pi_j(z_j) \oplus \dots = \pi_1(z_1) \oplus \dots \oplus \pi_j(\tilde{z}_j) \oplus \dots$$

$$\Leftrightarrow \text{(Kürzungsregel)} \quad \pi_j(z_j) \oplus \dots = \pi_j(\tilde{z}_j) \oplus \dots$$

$$\Leftrightarrow \text{"} \quad \pi_j(z_j) = \pi_j(\tilde{z}_j)$$

$$\Leftrightarrow \pi \text{ bijektiv} \quad z_j = \tilde{z}_j$$

# Ringe und Körper

Definition: Sei  $R$  eine Menge,  $\oplus: R \times R \rightarrow R$  und  $\odot: R \times R \rightarrow R$  seien Verknüpfungen.  $(R, \oplus, \odot)$  heißt Ring mit Einselement falls gelten:

a)  $(R, \oplus)$  ist eine kommutative Gruppe

b) Es existiert ein Element  $1_R \in R$  mit  $1_R \odot a = a \odot 1_R = a$  für alle  $a \in R$ .

c) Es gilt für  $\odot$  das Assoziativitätsgesetz

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

d) Es gelten folgende Distributivitätsgesetze:

$$(a \oplus b) \odot c = (a \odot c) \oplus (b \odot c) \quad \text{und} \quad a \odot (b \oplus c) = (a \odot b) \oplus (a \odot c)$$

Falls zusätzlich das Kommutativgesetz für  $\odot$  gilt, also

e)  $a \odot b = b \odot a$ .

so nennt man  $(R, \oplus, \odot)$  kommutativen Ring.

Falls  $(R \setminus \{0\}, \odot)$  auch eine kommutative Gruppe ist, nennt man den Ring  $(R, \oplus, \odot)$  auch Körper.

(Falls  $(R \setminus \{0\}, \odot)$  eine nicht-kommutative Gruppe, dann nennt man  $(R, \oplus, \odot)$  auch Schiefkörper).

Notation: Wir schreiben einfach 0 und 1 für die entsprechenden neutralen Elemente von  $\oplus$  bzw.  $\odot$ .

Wir benutzen die Punkt- und Strich-Konvention.

Bemerkung: Falls  $0=1$  so ist  $R = \{0\}$  (Nullring).

Beweis: betrachte  ~~$0 \cdot 1 = 1$  da  $0=1$  ( $1 \cdot 1 = 1$ )~~

~~$0 \cdot 1 = 0$  trivial, da 1 neutral~~

Sei  $a \in R$  betrachte  $a \cdot 1 = a \cdot 0 = 0$   
 $= a$

Wann ist  $(a \cdot 0) = 0$ ?  $a \cdot 0 = a \cdot (0 \oplus 0) = a \cdot 0 \oplus a \cdot 0$

Körpersregel:  $0 = (a \cdot 0)$

Bsp: a)  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$  ist kommutativer Ring.

b)  $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$ ,  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$  sind Körper

c)  $(M(n \times n), +, \cdot)$  ist Ring.

d) Die Menge aller Polynome zum Körper  $K$  in einer Variable ist mit  $+$  und  $\cdot$  ein Ring (kommutativ).

$$K[t] := \left\{ \sum_{i=0}^{\infty} a_i t^i \mid a_i \neq 0 \text{ für endlich viele } i \in \mathbb{N} \right\}$$

Das größte  $i$  mit  $a_i \neq 0$  nennen wir Grad des Polynoms, das zugehörige  $a_i$  "Leitkoeffizient".