



Der Chinesische Restsatz

Chinesischer Restsatz - Intro

Wir wollen jetzt nicht nur eine einzelne Kongruenz lösen wie $x \equiv 2 \pmod{4}$, sondern mehrere gleichzeitig; z.B. folgendes Problem:

Tüte mit x Gummibärchen: Wenn ich die GB an 4 Personen verteile, bleiben 2 übrig. Wenn ich sie an 7 Personen verteile, bleiben 3 übrig. Was ist x ?

$$\begin{array}{lcl} \text{d.h.} & \begin{array}{l} x \equiv 2 \pmod{4} \\ x \equiv 3 \pmod{7} \end{array} & \left. \vphantom{\begin{array}{l} x \equiv 2 \pmod{4} \\ x \equiv 3 \pmod{7} \end{array}} \right\} \text{Kongruenzsystem} \end{array}$$

Wie löse ich das?

$$\begin{array}{lcl} 7 \cdot x_1 \equiv 1 \pmod{4} & x_1 = 3 \\ 4 \cdot x_2 \equiv 1 \pmod{7} & x_2 = 2 \\ x = 2 \cdot 7 \cdot 3 + 3 \cdot 4 \cdot 2 = 42 + 24 = 66 \end{array}$$

Allgemein

$$\begin{array}{l} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \end{array} \quad (*)$$

Wann geht das?

① Berechne x_1, x_2 mittels $\begin{array}{l} m_2 \cdot x_1 \equiv 1 \pmod{m_1} \\ m_1 \cdot x_2 \equiv 1 \pmod{m_2} \end{array}$

② $x := a_1 \cdot m_2 \cdot x_1 + a_2 \cdot m_1 \cdot x_2$ ist eine Lösung von (*).

③ Weitere Lösungen: $x + z \cdot m_1 \cdot m_2$ mit $z \in \mathbb{Z}$.

Beweis. $x = a_1 \cdot \underline{m_2} \cdot x_1 + a_2 \cdot \underline{m_1} \cdot x_2 \equiv a_1 \cdot m_2 \cdot x_1 \equiv a_1 \cdot 1 \equiv a_1 \pmod{\underline{m_1}}$
 $x = a_1 \cdot \underline{m_2} \cdot x_1 + a_2 \cdot \underline{m_1} \cdot x_2 \equiv a_2 \cdot m_1 \cdot x_2 \equiv a_2 \pmod{\underline{m_2}}$

Chinesischer Restsatz - Satz

Wir notieren jetzt den allgemeinen Chinesischen Restsatz für n Kongruenzgleichungen.

Chinesischer Restsatz. Seien $m_1, \dots, m_n \in \mathbb{N}$ paarweise teilerfremd (d.h. $\text{ggT}(m_i, m_j) = 1 \quad \forall 1 \leq i, j \leq n, i \neq j$). Dann besitzt das Kongruenzsystem

$$\begin{array}{l} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x \equiv a_n \pmod{m_n} \end{array}$$

eine Lösung $x \pmod{m}$, wobei $m := m_1 \cdots m_n$. Jede weitere Lösung y ist von der Form $y = x + z \cdot m$ für $z \in \mathbb{Z}$.

Beweis / Algorithmus. (0) Wir bilden $k_i := \frac{m}{m_i} = \frac{m_1 \cdots \cancel{m_i} \cdots m_n}{\cancel{m_i}}$.

Dann gilt $\text{ggT}(k_i, m_i) = 1$.

① Berechne Inverse x_i von $k_i \pmod{m_i}$: $k_i x_i \equiv 1 \pmod{m_i}$

② Berechne Lösung x : $x = \sum_{j=1}^n k_j x_j a_j$

Beweis „Lösung“: $x = \underline{k_1 x_1} a_1 + \dots + \underline{k_i x_i} a_i + \dots + \underline{k_n x_n} a_n \pmod{\underline{m_i}}$

$\pmod{m_i}$: $k_j \equiv 0 \pmod{m_i}$ für $i \neq j$

$$x = k_i \cdot x_i \cdot a_i \equiv 1 \cdot a_i \equiv a_i \pmod{m_i}$$

③ Allgemeine Lösung y : $y = x + z \cdot m.$

Beweis „Dies sind alle“. Sei y eine weitere Lösung, d.h.

$$k_1 = \cancel{m_1} \cdot m_2 \cdot m_3$$

$$k_2 = -1 - \cancel{2} - \rightarrow$$

$$k_3 = -1 - 2 - \cancel{3}$$

ü

$$x \equiv \underline{1} \pmod{\underline{2}}$$

$$x \equiv \underline{2} \pmod{\underline{3}}$$

$$x \equiv \underline{3} \pmod{\underline{5}}$$

Lösen Sie das Kongruenzsystem, indem Sie folgende Schritte durchführen:

① Berechnen Sie

$$\begin{aligned} k_1 &= \cancel{2} \cdot 3 \cdot 5 = 15 \\ k_2 &= \cancel{3} \cdot \cancel{2} \cdot 5 = 10 \\ k_3 &= 2 \cdot 3 \cdot \cancel{5} = 6 \end{aligned}$$

① Berechnen Sie die Inversen x_i von $k_i \pmod{m_i}$:

$$\begin{aligned} 15x_1 &= k_1x_1 \equiv 1 \pmod{2} \Rightarrow x_1 = \underline{1} \\ 10x_2 &= k_2x_2 \equiv 1 \pmod{3} \Rightarrow x_2 = \underline{1} \\ 6x_3 &= k_3x_3 \equiv 1 \pmod{5} \Rightarrow x_3 = \underline{1} \end{aligned}$$

② Berechnen Sie $x = 15 \cdot \textcolor{red}{1} \cdot \textcolor{green}{1} + 10 \cdot \textcolor{red}{2} \cdot \textcolor{green}{1} + 6 \cdot \textcolor{red}{3} \cdot \textcolor{green}{1}$

$$= 53$$

③ Allgemeine Lösung $y = x + z \cdot m = 53 + z \cdot \underbrace{2 \cdot 3 \cdot 5}_{m_1 m_2 m_3} = 53 + z \cdot 30 = \dots 53, 83, \dots$

30