

more: bigdev.de/teaching

Der Avnesische Restsatz

Chinesischer Restsatz - Intro

Wir wollen jetst wicht nut eine einzelne flongruent løsen wie $X \equiv 2 \mod 4$, sondern mehrere gleichzeitig; 2.B. folgendes Problem:

Tute uit × Grunnibarchen: Wenn ich die GB an 4 Personen verteile, bleiben 2 übrig. Wenn ich sie an 7 Personen verteile, bleiben 3 übrig. Was ist x?

d.h. × = mod

Wie löse ich das?

Allgemein. $\times \equiv a_1 \mod m_1 \times \equiv a_2 \mod m_2$

Wann gelt das?

- 1) Beredue \times_1, \times_2 with $m_2 \cdot \times_1 \equiv 1 \mod m_1$ $m_1 \times_2 \equiv 1 \mod m_2$
- 2 x := + ist eine Losung von (*).
- 3. Weitere Lösungen: X+ mit ze Z.

Benoùs. $\times = a_1 m_2 \times_1 + a_2 m_1 \times_2 =$

mod m,

 $\times = \alpha_1 \underline{m}_2 \times_1 + \alpha_2 \underline{m}_1 \times_2 \equiv$

mod mz.

Chinesischer Restsatz - Satz

Wir notieren jetst den allgemeinen Chinesischen Restsatz für n Kongruenzgleichungen.

Chinesischer Restsatz. Seien m,, m, EN paarweise teilerfreud (d. h. $ggT(w_i, w_j) = 1 \quad \forall 1 \leq i, j \leq n, i \neq j$). Dann besitet das Kongruenzsystem

> $\times = a_{\Lambda} \mod m_{\Lambda}$ $x = a_n \mod m_n$

eine Lösung. × mod m, wobei m:= m, mn. Jede weitere Lösung y ist von der Form y = × + z·m für ze Z.

Beweis/Algorithmus. (O.) Wir bilden $k_i := \frac{m_i - m_i - m_i}{m_i}$

Dann filt ggT(ki, mi) =

1) Beredue Inverse x; von k; mod m; : [k; x; = 1 mod m;

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

Baveis "Lösug": $x = k_1 \times_1 a_1 + ... + k_i \times_2 a_i + ... + k_n \times_n a_n \mod m_i$

3. Allgemeire Losurg y: [y = x + z.m.]
Beweis, Dies sind alle". Sei y eine weitere hosung, d.h.

1. Bereclinen Sie die Inversen
$$x_i$$
 von k_i mod w_i :

$$= k_1 \times_1 \equiv 1 \mod \Rightarrow x_1 = 1 \mod \Rightarrow x_2 = 1 \mod \Rightarrow x_3 = 1 \mod \Rightarrow x_4 = 1 \mod \Rightarrow x_4 = 1 \mod \Rightarrow x_5 = 1 \mod \Rightarrow$$