

## 1) Lineare Gleichungssysteme - Der Gauß-Algorithmus

### 1.1 Zwei Gleichungen mit zwei Unbekannten

$$\begin{aligned} (1) \quad ax + by &= f \\ (2) \quad cx + dy &= g \end{aligned}$$

geg: Koeffizienten: a,b,c,d

Rechte Seiten, Inhomogenitäten: f,g

ges: Unbekannte: x,y

1.  $ad \neq bc$ :  $a \cdot (2) - c \cdot (1) : a(cx + dy) - c(ax + by) = ag - cf$

$$(ad - bc)y = ag - cf$$

$y = \frac{ag - cf}{ad - bc}$  ( $a \neq 0$  oder  $c \neq 0$ ), also ist  $x$  eindeutig bestimmt.

2.  $ad = bc$

2.1  $ag \neq cf \Rightarrow$  keine Lösung

2.2  $ag = cf$

2.2.1  $bg \neq df$ :  $b \cdot (2) - d \cdot (1) : b(cx + dy) - d(ax + by) = bg - df$

$(bc - ad)x = bg - df \Rightarrow$  keine Lösung

2.2.2  $bg = df$ :

2.2.2.1  $a \neq 0$ :  $x = \frac{1}{a}(f \cdot by)$

$c \frac{1}{a}(f \cdot by) + dy = g$  automatisch erfüllt, unendlich viele Lösungen, ein "freier Parameter"

$b \neq 0$  oder  $c \neq 0$  oder  $d \neq 0$ : analog

$a = b = c = d = 0$ :  $f \neq 0$  oder  $g \neq 0 \Rightarrow$  keine Lösung

$f = g = 0 \Rightarrow$  unendlich viele Lösungen, zwei "freie Parameter"

### 1.2 Der Gauß-Algorithmus

(3)

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n &= y_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n &= y_2 \\ &\vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n &= y_m \end{aligned}$$

oder auch:

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = y_i \quad (i = \{1, 2, \dots, m\})$$

geg:  $a_{ij}, y_i (i = 1, 2, \dots, m) (j = 1, 2, \dots, n)$

ges:  $x_j$

### Definition

Folgende Operationen (die offenbar die Menge der Lösungen von (3) nicht ändern) heißen elementare Zeilenumformungen:

- Vertauschen zweier Zeilen
- Multiplikation einer Zeile mit  $\lambda \neq 0$
- Das Ersetzen der i-ten Zeile durch die Summe der i-ten Zeile und dem  $\lambda$ -Vielfachen der j-ten Zeile

### Definition

(3) hat Stufenform, wenn für alle  $i = 1, \dots, n$  folgendes gilt:

- Wenn ein  $k \in \{1, 2, \dots, n-1\}$  existiert mit  $a_{i1} = a_{i2} = \dots = a_{ik} = 0$ , dann gilt:  $a_{i+11} = a_{i+12} = \dots = a_{i+1k} = 0$
- Wenn  $a_{i1} = \dots = a_{in} = 0$ , dann  $a_{i+11} = \dots = a_{i+1n} = 0$
- Wenn  $a_{i1} \neq 0$ , dann  $a_{i+11} = 0$

### Satz

(3) habe Stufenform, und mindestens ein Koeffizient sei ungleich Null

Sei  $i_0 := \max\{i = 1, \dots, m : a_{i1}^2 + \dots + a_{in}^2 > 0\}$

Sei  $j_0 := \min\{j = 1, \dots, n : a_{i_0j} \neq 0\}$

Dann gilt:

- (i) Wenn  $i_0 < m$  und  $y_{i_0+1}^2 + y_{i_0+2}^2 + \dots + y_m^2 > 0$ , dann ex. keine Lösung
- (ii) Wenn  $i_0 < m$  und  $y_{i_0+1} + y_{i_0+2} + \dots + y_m = 0$ , dann ex. unendlich viele Lösungen ( $n - i_0$  "freie Parameter")
- (iii) Wenn  $i_0 = m = j_0$ , dann ex. genau eine Lösung
- (iv) Wenn  $i_0 = m < j_0$ , dann existieren unendlich viele Lösungen ( $m - j_0$  "freie Parameter")

### Satz über den Gauß-Algorithmus

Jedes lin. Gleichungssystem läßt sich durch endlich viele elem. Zeilen auf Stufenform bringen.