



UNIVERSITÄT
LEIPZIG

Lineare Algebra 1

Łukasz Grabowski

Mathematisches Institut

1. Wiederholung - Körper

2. Wiederholung - Gleichungssysteme

3. Gaußsche Eliminationsverfahren

- Ein Körper ist eine Verallgemeinerung von \mathbb{Q} und \mathbb{R} . Es ist eine Menge, in denen wir addieren, subtrahieren, multiplizieren und durch Nicht-Null-Elemente dividieren können.
- $\mathbb{C} := \mathbb{R} \times \mathbb{R} = \{a + bi : a, b \in \mathbb{R}\}$, wobei i (“die imaginäre Einheit”) hat die Eigenschaft $i^2 = -1$.
 - ▶ Addition: $(a + bi) + (c + di) := (a + c) + (b + d)i$
 - ▶ Multiplikation $(a + bi)(c + di) := ac - bd + (bc - ad)i$
- Schlüsseleigenschaft von \mathbb{C} - “Fundamentalsatz der Algebra”: wenn $P(x) \in \mathbb{C}[X]$ ein Polynom ist, dann existiert $z \in \mathbb{C}$ sodass $P(z) = 0$.
 - ▶ Es folgt daraus dass wenn $P(X) = X^d + a_{d-1}X^{d-1} + \dots + a_1X + a_0 \in \mathbb{C}[X]$ ein monisches Polynom von grad d ist dann können wir $\lambda_1, \dots, \lambda_d \in \mathbb{C}$ finden so dass $P(X) = (X - \lambda_1) \cdot \dots \cdot (X - \lambda_d)$.

- Sei \mathbb{Z}/n die Menge von Kongruenzklassen modulo n .
- Wir definieren Addition und Multiplikation so: $[a] + [b] := [a + b]$ und $[a] \cdot [b] := [a \cdot b]$.
- Falls p eine Primzahl ist, dann ist \mathbb{Z}/p ein Körper.
- Keine Körper: $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}[X]$ (Polynome mit einer Variable X , mit Koeffizienten in \mathbb{Q})

1. Wiederholung - Körper

2. Wiederholung - Gleichungssysteme

3. Gaußsche Eliminationsverfahren

- Sei K ein Körper. Ein lineares Gleichungssystem (über K) von m Gleichungen mit n Unbekannten:

$$a_{11}X_1 + a_{12}X_2 + \dots + a_{1n}X_n = b_1$$

$$a_{21}X_1 + a_{22}X_2 + \dots + a_{2n}X_n = b_2$$

...

$$a_{m1}X_1 + a_{m2}X_2 + \dots + a_{mn}X_n = b_m$$

wobei alle $a_{ij}, b_i \in K$.

- Wir interessieren uns daran, alle Lösungen $(x_1, \dots, x_n) \in K^n$ zu finden.

1. Wiederholung - Körper

2. Wiederholung - Gleichungssysteme

3. Gaußsche Eliminationsverfahren

- Erst erklären wir das Gaußsche Eliminationsverfahren mit paar Beispiele auf dem Tafel.
- Jetzt betrachten wir ein allgemeines System

$$a_{11}X_1 + a_{12}X_2 + \dots + a_{1n}X_n = b_1$$

$$a_{21}X_1 + a_{22}X_2 + \dots + a_{2n}X_n = b_2$$

...

$$a_{m1}X_1 + a_{m2}X_2 + \dots + a_{mn}X_n = b_m$$

- Um ein allgemeines Ergebnis zu formulieren, erst sagen wir dass ein Gleichungssystem im Zeilenstufenform ist, wenn die folgende zwei Bedingungen erfüllt sind.
 - ▶ Die ersten r Zeilen sind nicht der form $0 = b_m$, und die letzte $m - r$ Zeilen sind von dieser Form.
 - ▶ Für $i = 1, \dots, r$ sei j_r das kleinste Index sodass $a_{rj_r} \neq 0$. Dann $j_1 < j_2 < \dots < j_r$.

- Wir nehmen jetzt an, dass wir zwei Gleichungssysteme (L) und (R) haben.

$$a_{11}X_1 + a_{12}X_2 + \dots + a_{1n}X_n = b_1$$

$$a_{21}X_1 + a_{22}X_2 + \dots + a_{2n}X_n = b_2$$

...

$$a_{m1}X_1 + a_{m2}X_2 + \dots + a_{mn}X_n = b_m$$

$$a'_{11}X_1 + a'_{12}X_2 + \dots + a'_{1n}X_n = b'_1$$

$$a'_{21}X_1 + a'_{22}X_2 + \dots + a'_{2n}X_n = b'_2$$

...

$$a'_{m1}X_1 + a'_{m2}X_2 + \dots + a'_{mn}X_n = b'_m$$

- Wir bezeichnen die Zeilen des Systems (L) als Z_1, \dots, Z_m , und des Systems (R) als Z'_1, \dots, Z'_m .

- Wir sagen dass (R) entsteht aus (L) durch eine elementare Zeilenumformung des typs 1), wenn es existieren Indexe i, j so dass $Z'_i = Z_j$, $Z'_j = Z_i$, und für alle andere Indexe $k \neq i, j$ haben wir $Z'_i = Z_i$

- Wir sagen dass (R) entsteht aus (L) durch eine elementare Zeilenumformung des typs 2), wenn es existieren $\lambda \in K$ und Indexe i, j so dass $Z'_i = Z_i + \lambda Z_j$, und für $k \neq i$ haben wir $Z'_k = Z_k$.

- Wir sagen dass (L) und (R) äquivalent sind wenn (L) entsteht aus (R) durch eine Sequenz von elementaren Zeilenumformungen.

- Wenn (L) entsteht aus (R) durch eine Sequence von elementaren Zeilenumformungen dann entsteht auch (R) aus (L) durch so eine Sequenz. Das zeigt dass wir tatstzlich eine quivalenzrelation auf Gleichungssystemen haben.

Lemma. Falls die Systeme (L) und (R) quivalent sind, und $(x_1, \dots, x_n) \in K^n$, dann (x_1, \dots, x_n) ist eine Lsung von (L) gdw. (x_1, \dots, x_n) ist eine Lsung von (R).

Beweis. • Wir knnen annehmen dass (R) entsteht aus (L) durch eine elementare Zeilenumformung.

- Wir nehmen jetzt eine Lsung (x_1, \dots, x_n) des systems (L).
- Falls (R) entsteht aus (L) durch Tausch der Zeilen Z_i und Z_j dann es ist klar dass (x_1, \dots, x_n) ist eine Lsung auch von (R).
- Falls $Z'_i = Z_i + \lambda Z_j$ dann wir haben die Gleichung $(a_{i1} + \lambda a_{j1})X_1 + \dots + (a_{in} + \lambda a_{jn})X_n = b_i + \lambda b_j$
- Da (x_1, \dots, x_n) lsen die Gleichungen $a_{i1}X_1 + \dots + a_{in}X_n = b_i$ und $a_{j1}X_1 + \dots + a_{jn}X_n = b_j$, lsen sie auch die Gleichung Z'_i .

• Jedes Gleichungssystem ist mit einem System in Zeilenstufenform äquivalent. Die Äquivalenz finden wir mit dem folgenden Gaußschen Eliminationsverfahren.

- ▶ Falls wir irgendwelche Zeilen der Form $0 = b_i$ haben, tauschen wir die Zeilen bis diese sich am Ende befinden.
- ▶ Wir suchen nach einem Pivot in der ersten Spalte: d.h. nach einem Element a_{i1} das nicht-null ist.
- ▶ Wir tauschen die Zeilen Z_1 und Z_i .
- ▶ Wir nehmen das System $Z_1, Z_2 - \frac{a_{21}}{a_{11}}Z_1, \dots, Z_m - \frac{a_{m1}}{a_{11}}Z_1$.
- ▶ Falls wir irgendwelche Zeilen der Form $0 = b_i$ haben, tauschen wir die Zeilen bis diese sich am Ende befindet.
- ▶ Wir suchen jetzt nach einem Pivot in der zweiten Spalte: d.h. nach einem Element a_{i2} mit $i \geq 1$ das nicht null ist.
- ▶ Wir tauschen die Zeile Z_2 und Z_i
- ▶ Wir nehmen das System $Z_1, Z_2, Z_3 - \frac{a_{32}}{a_{22}}Z_2, \dots, Z_m - \frac{a_{m2}}{a_{22}}Z_2$.

- Um ein lineares Gleichungssystem zu lösen haben wir jetzt das folgende Verfahren.
 - ▶ Erst finden wir mit dem Gaußschen Verfahren ein äquivalentes System im Zeilenstufenform
 - ▶ Falls in diesem System gibt es Gleichungen der Form $0 = b'_i$, wobei $b'_i \neq 0$, dann das ursprüngliche System hat keine Lösungen.
 - ▶ Sonst, entfernen wir alle Gleichungen der Form $0 = 0$. Wir bezeichnen mit r die Anzahl von Gleichungen die wir jetzt haben.
 - ▶ Wie früher, bezeichnen wir mit j_i das kleinste Index so dass $a'_{ij_i} \neq 0$.
 - ▶ Wir nennen die Variablen $X_{1j_1}, \dots, X_{rj_r}$ die gebundenen Variablen. Alle andere $n - r$ Variablen nennen wir die freien Variablen.
 - ▶ Falls es keine freie Variablen gibt, dann das System hat genau eine Lösung.
 - ▶ Falls es freie Variablen gibt, dann für jede Belegung von freien Variablen bekommen wir genau eine Lösung.

- Insbesondere sehen wir dass wir eine “Parametrisierung von Lösungen” haben: eine injektive Abbildung $\alpha: K^{n-r} \rightarrow K^n$, so dass die Lösungen des Systems sind genau die Elemente der Menge $\alpha(K^{n-r})$.
- Eine motivierende Frage für die nächsten Vorlesungen: falls wir andere Pivots im Gaußschen Eliminationsverfahren nehmen, können wir ein anderes äquivalentes Zeilenstufenform-System bekommen. Ist die Anzahl der freien Variablen immer gleich?
 - ▶ Das ist schon in diesem Moment klar falls unser Körper K endlich viele Elemente hat. Tatsächlich: wir haben eine Bijektion zwischen K^{n-r} und der Menge der Lösungen, und die Menge der Lösungen hängt nur von dem ursprünglichen System ab, weswegen auch $|K^{n-r}| = |K|^{n-r}$ ist unabhängig von den Wahlen, die wir im Gaußschen Verfahren machen. Es folgt dass auch $n - r$ und r sind von diesen Wahlen unabhängig.
 - ▶ Dieses Argument funktioniert für unendliche Körper nicht, weil es existiert eine Bijektion z.B. $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}^2$, weswegen die Menge der Lösungen eines Systems kann im Prinzip durch \mathbb{Q} und auch durch \mathbb{Q}^2 parametrisiert werden.