

Orthogonalität

Erinnerung:

Zwei Vektoren eines euklidischen Vektorraumes $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ heißen **orthogonal**, falls $\langle \vec{u}, \vec{v} \rangle = 0$ gilt.

Schreibweise: $\vec{u} \perp \vec{v}$.

Ein Vektor \vec{v} heißt **orthogonal zu einem Unterraum** U von V , falls für alle $\vec{u} \in U$ gilt:

$$\langle \vec{u}, \vec{v} \rangle = 0.$$

Schreibweise: $\vec{v} \perp U$.

Das **orthogonale Komplement** eines Unterraumes U von V ist die Menge

$$U^\perp := \{ \vec{v} \in V \mid \vec{v} \perp U \}.$$

Theorem 31: Zu jedem Unterraum U von V ist U^\perp wieder ein Unterraum von V .

Anwendung: Linearcodes

Nachrichtenmenge: \mathbb{K}^k ... k -dimensionaler Vektorraum über dem Körper \mathbb{K} .

Ein (n,k) -Linearcode ist

eine injektive lineare Abbildung $f_c : \mathbb{K}^k \rightarrow \mathbb{K}^n$

bzw. der zugehörige k -dimensionale Unterraum $C := f_c(\mathbb{K}^k)$ von \mathbb{K}^n .

f_c wird durch eine $(n \times k)$ -Matrix A (Standardmatrix) beschrieben:

$$A \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix} \quad \text{bzw.} \quad \underbrace{(c_1 \ \dots \ c_n)}_{\text{Wortschreibweise}} = (v_1 \ \dots \ v_k)A^T$$

$G := A^T$ heißt **Generatormatrix** des Linearcodes C .

Anwendung: Linearcodes

Betrachten das Skalarprodukt $(c_1 \dots c_n) \bullet (d_1 \dots d_n) = \sum_{k=1}^n c_k \cdot d_k$.

Es hat auf einem beliebigen Körper i.a. nur die Eigenschaften (S1) und (S2).
(Der Begriff wird auch teilweise ohne Eigenschaft (S3) definiert.)

Für das orthogonale Komplement C^\perp des Linearcodes $C \subset \mathbb{K}^n$ gilt dann

- C^\perp ist ein Unterraum von \mathbb{K}^n .
- $\dim C^\perp = n - k$.
- C^\perp kann als $(n, n - k)$ -Linearcode aufgefasst werden.

\Rightarrow Es gibt eine $(n - k \times n)$ -Generatormatrix H von C^\perp , und:

$$\forall \underline{c} = (c_1 \dots c_n) \in C : \underline{c}H^T = 0.$$

H heißt **Kontrollmatrix** zum Linearcode C .

Orthogonale Mengen

Es sei $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ ein euklidischer Vektorraum über \mathbb{R} .

Eine Menge von Vektoren $\{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_k\}$ aus V heißt **orthogonal**, falls

$$\langle \vec{u}_i, \vec{u}_j \rangle = 0 \quad \text{für alle } i \neq j, i, j \in \{1, \dots, k\}.$$

Eine Menge von Vektoren $\{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_k\}$ aus V heißt **orthonormal**, falls

- sie orthogonal ist und
- $\|\vec{u}_j\| = \sqrt{\langle \vec{u}_j, \vec{u}_j \rangle} = 1$ für $j = 1, \dots, k$.

Theorem 32: Jede orthogonale Menge von Nichtnull-Vektoren $\{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_k\}$ eines euklidischen Vektorraumes $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ ist linear unabhängig.

Eine **Orthogonalbasis** eines euklidischen Vektorraumes $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ ist eine Basis von V , die eine orthogonale Menge ist.

Eine **Orthonormalbasis** von V ist eine Basis von V , die eine orthonormale Menge ist.

Darstellung in Koordinaten einer Orthogonalbasis

Theorem 33: Es sei $\mathcal{B} = \{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_n\}$ eine Orthogonalbasis von $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$.

Dann hat jeder Vektor $\vec{v} \in V$ in \mathcal{B} die eindeutige Koordinatendarstellung

$$\vec{v} = c_1 \vec{u}_1 + \dots + c_n \vec{u}_n \quad \text{mit} \quad c_j = \frac{\langle \vec{v}, \vec{u}_j \rangle}{\langle \vec{u}_j, \vec{u}_j \rangle}, \quad j = 1, \dots, n.$$

Ist $\mathcal{B} = \{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_n\}$ sogar eine Orthonormalbasis, so gilt

$$c_j = \langle \vec{v}, \vec{u}_j \rangle, \quad j = 1, \dots, n.$$

In diesem Fall ist $\langle \vec{v}, \vec{u}_j \rangle$ gerade die **orthogonale Projektion** von \vec{v} in Richtung des Vektors \vec{u}_j .

Best-Approximation

Es sei U ein Unterraum eines euklidischen Vektorraumes $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$.

Theorem 34: (Orthogonale Zerlegung)

Jeder Vektor $\vec{y} \in V$ kann eindeutig zerlegt werden in

$$\vec{y} = \hat{\vec{y}} + \vec{z}$$

mit $\hat{\vec{y}} \in U$ und $\vec{z} \in U^\perp$.

Bezeichnung: $\text{proj}_U(\vec{y}) := \hat{\vec{y}}$ heißt **orthogonale Projektion von \vec{y} auf U** .

Bestapproximation:

Für jedes $\vec{y} \in V$ ist $\text{proj}_U(\vec{y})$ der zu \vec{y} nächstgelegene Punkt in U bzgl. der zugeordneten euklidischen Norm:

$$\|\vec{y} - \text{proj}_U(\vec{y})\| \leq \|\vec{y} - \vec{u}\| \quad \text{für alle } \vec{u} \in U.$$

Der Gram-Schmidt-Prozess

Algorithmus, der aus einer gegebenen Basis eines Unterraumes U eines euklidischen Vektorraumes $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ eine orthogonale Basis konstruiert.

Es sei $\{\vec{b}_1, \dots, \vec{b}_k\}$ eine Basis von U .

Schrittweise Konstruktion einer Orthogonalbasis $\{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_k\}$ von U :

- $\vec{u}_1 := \vec{b}_1$ $W_1 := \text{Span}(\{\vec{u}_1\})$
- $\vec{u}_2 := \vec{b}_2 - \text{proj}_{W_1}(\vec{b}_2)$ $W_2 := \text{Span}(\{\vec{u}_1, \vec{u}_2\})$
- \vdots \vdots
- $\vec{u}_{k-1} := \vec{b}_{k-1} - \text{proj}_{W_{k-2}}(\vec{b}_{k-1})$ $W_{k-1} := \text{Span}(\{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_{k-1}\})$
- $\vec{u}_k := \vec{b}_k - \text{proj}_{W_{k-1}}(\vec{b}_k)$
$$= \vec{b}_k - \frac{\langle \vec{b}_k, \vec{u}_1 \rangle}{\langle \vec{u}_1, \vec{u}_1 \rangle} \vec{u}_1 - \dots - \frac{\langle \vec{b}_k, \vec{u}_{k-1} \rangle}{\langle \vec{u}_{k-1}, \vec{u}_{k-1} \rangle} \vec{u}_{k-1}$$