

Vorlesung 2

27.4.2021



RSA

Öffentlicher Schlüssel: $N = pq$, e

mit $\text{ggT}(e, \varphi(N)) = 1$

Dabei: $\varphi(N) = (p-1)(q-1)$.

Geheimer Schlüssel: d mit $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(N)}$

Verschlüsselung: $V(m) = m^e \pmod{N}$

Entschlüsselung: $E(m) = m^d \pmod{N}$

Noch zu zeigen: $E(V(m)) = \frac{m^{ed} \equiv m \pmod{N}}{\quad}$

Erinnerung: $\varphi(N) = \left| \left(\mathbb{Z}/N\mathbb{Z} \right)^\times \right|$ ~~(*)~~

$$N = p_1^{e_1} \dots p_s^{e_s}$$

$$\stackrel{\text{CR}}{=} \prod_{i=1}^s \varphi(p_i^{e_i})$$

$$= \prod_{i=1}^s (p_i - 1) p_i^{e_i - 1}$$

Lemma: $\varphi(p^e) = (p-1)p^{e-1}$

Beweis:

$$0, \underbrace{1, 2, \dots, p-1}_{\text{teilerfremd zu } p}, p, \underbrace{p+1, \dots, 2p-1}_{-n-}, 2p, \dots, p^{e-1}$$

" $p p^{e-1} - 1$

Es gibt p^{e-1} solche Intervalle

$$\Rightarrow \varphi(p^e) = (p-1)p^{e-1} \quad \square$$

Satz von Lagrange: Sei G eine endliche Gruppe.
Dann gilt für alle $g \in G$:

$$g^{|G|} = e \quad \text{ohne Beweis}$$

Spezialfall ("kleiner Satz von Fermat")

Sei $a \in \mathbb{Z}$, $N \in \mathbb{N}$ und $\text{ggT}(a, N) = 1$. Dann gilt:

$$a^{\varphi(N)} \equiv 1 \pmod{N}.$$

Beweis: Hier ist $G = (\mathbb{Z}/N\mathbb{Z})^\times$, $|G| = \varphi(N)$ □

Zu (*) (Korrektheit von RSA)

$$E(V(m)) = m^{ed} = m^{1+k\varphi(N)} = m \cdot \underbrace{(m^{\varphi(N)})^k}_{\equiv 1}$$

$$ed = 1 + k\varphi(N), k \in \mathbb{Z} \quad \equiv m \pmod{N} \quad \square$$

- Bester bekannter Faktorisierungsalgorithmus:

Zahlkörpersieb

- QC können "schnell" faktorisieren (Shor 1994)
- Andere Kryptoverfahren beruhen auf dem diskreten Logarithmenproblem:

Sei $G = \langle \omega \rangle$ eine zyklische Gruppe und $g \in G$. Finde e mit $g = \omega^e$.

Bspl.: • $G = \mathbb{F}_p^\times = \langle \omega \rangle$ / elliptische Kurve
 • $G =$ Unterguppe von $E(\mathbb{F}_p)$

Auch DL-Problem kann ein QC "schnell" lösen.

Hilberträume

Es sei stets $K = \mathbb{R}$ oder \mathbb{C} .

Definition: Sei E ein VR über K . Ein Skalarprodukt ist ein Abb.

$$\langle \cdot, \cdot \rangle = \langle | \rangle : E \times E \rightarrow K$$

mit:

a) $\langle \cdot, \cdot \rangle$ ist sesquilinear, d.h.

$$\langle x, y_1 + y_2 \rangle = \langle x, y_1 \rangle + \langle x, y_2 \rangle$$

$$\langle x, \lambda y \rangle = \lambda \langle x, y \rangle$$

$$\left(\begin{aligned} \langle x_1 + x_2, y \rangle &= \langle x_1 + x_2, y \rangle \\ \langle \lambda x, y \rangle &= \overline{\lambda} \langle x, y \rangle. \end{aligned} \right)$$

b) $\langle \cdot, \cdot \rangle$ ist symmetrisch, $\langle x, y \rangle = \overline{\langle y, x \rangle}$

c) $\langle \cdot, \cdot \rangle$ ist pos. definit, d.h.

$$\langle x, x \rangle \geq 0, \quad \forall x \in E$$

$$\langle x, x \rangle = 0 \Leftrightarrow x = 0$$

Bspl.: \mathbb{C}^n oder \mathbb{R}^n mit

$$\langle x, y \rangle := \sum_{i=1}^n \overline{x_i} y_i = \overline{x}^t y$$

• $E = \mathcal{C}([a, 1]) =$ stetige Fkt. $[a, 1] \rightarrow K$

$$\text{mit } \langle f, g \rangle := \int_a^1 \overline{f(t)} g(t) dt$$

Definition: Ein Prähilbertraum ist ein K -VR E zusammen mit einem Skalarprodukt.

Auf E hat man eine Norm

$$\| \cdot \| : E \rightarrow \mathbb{R}, \quad \|x\| := \sqrt{\langle x, x \rangle}$$

Es gilt die Cauchy-Schwarz'sche Ungleichung:

$$|\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \cdot \|y\|, \quad \forall x, y \in E$$

ohne Beweis

Sprechweisen:

- $x, y \in E$ heißen orthogonal, falls $\langle x, y \rangle = 0$.

Es gilt dann:
$$\|x+y\|^2 = \|x\|^2 + \|y\|^2$$

- Eine Familie $(e_i)_{i \in I}$ heißt orthonormal, falls

$$\|e_i\| = 1, \quad \forall i \in I \quad \text{und} \quad \langle e_i, e_j \rangle = 0, \quad \forall i \neq j.$$

Für $x = \overline{\sum_{i \in I} x_i e_i}$, $y = \overline{\sum_{i \in I} y_i e_i}$ gilt: $\forall i \neq j$.

$$\langle x, y \rangle = \overline{\sum_{i \in I} x_i} y_i, \quad \|x\|^2 = \overline{\sum_{i \in I} |x_i|^2}$$

Satz: Sei E ein Prähilbertraum und $F \subseteq E$ ein Unterraum.

- a) Dann gibt es zu $x \in E$ höchstens ein $p_F(x) \in F$, so daß

$$\langle x - p_F(x), y \rangle = 0, \quad \forall y \in F$$

- b) Falls $\dim(F) < \infty$, so ist p_F überall definiert.

Def.: p_F nennt man die orthogonale Projektion auf F .

Beweis:

a) Es gelte $\langle x - \gamma_1, y \rangle = 0 = \langle x - \gamma_2, y \rangle$
für alle $y \in F$. Z.z. $\gamma_1 = \gamma_2$

$$\text{Dann: } \gamma_1 - \gamma_2 = (x - \gamma_2) - (x - \gamma_1)$$

$$\Rightarrow \langle \gamma_1 - \gamma_2, y \rangle = 0, \forall y \in F$$

$$\Rightarrow \langle \gamma_1 - \gamma_2, \gamma_1 - \gamma_2 \rangle = 0 \Rightarrow \gamma_1 = \gamma_2$$

b) Sei e_1, \dots, e_d eine ON-Basis von F
(berechenbar mit Orthogonalisierungsverfahren
von Schmidt) Dann definieren wir:

$$p_F(x) := \sum_{i=1}^d \langle e_i, x \rangle e_i$$

$$\text{Z.z. } \langle x - p_F(x), y \rangle = 0, \forall y \in F.$$

$$\text{Sei } y = \sum_{i=1}^d \lambda_i e_i \Rightarrow \langle e_j, y \rangle = \lambda_j$$

Also ist jedes $y \in F$ von der Form

$$y = \sum_{j=1}^d \langle e_j, y \rangle e_j \quad (*)$$

Es folgt:

$$\begin{aligned} \langle e_j, x - p_F(x) \rangle &= \langle e_j, x \rangle - \sum_{i=1}^d \langle e_i, x \rangle \langle e_j, e_i \rangle \\ &= 0 \end{aligned}$$

$$(*) \Rightarrow \langle y, x - p_F(x) \rangle = 0, \quad \forall y \in F \quad \blacksquare$$

Bemerkungen: $p_F: E \rightarrow F$ ist linear

$$p_F(x) = x, \quad \forall x \in F$$

$$p_F^2 = p_F$$

Satz: Sei $(f_i)_{i \in I}$ eine linear unabhängige Familie von Vektoren in E und I abzählbar. Dann kann man mit dem Schmidt'schen ON-Verfahren eine ON-Basis von $F = \text{Lin}(f_i)_{i \in I}$ konstruieren.

Satz: Sei $\dim(E) = n < \infty$ und e_1, \dots, e_n eine ON-Basis. Dann gilt für alle $x, y \in E$:

$$x = \sum_{i=1}^n \langle e_i, x \rangle e_i$$

$$\text{und } \langle x, y \rangle = \sum_{i=1}^n \langle e_i, x \rangle \langle e_i, y \rangle.$$

Mit anderen Worten

$$K^n \xrightarrow{\cong} E, \quad z \mapsto \sum_{i=1}^n z_i e_i$$

ist kompatibel mit dem Skalarprodukt.

dem:

$$\left\langle \sum_i z_i e_i, \sum_j \tilde{z}_j e_j \right\rangle = \sum_{i,j} \overline{z_i} \tilde{z}_j \langle e_i, e_j \rangle$$

$$= \sum_{i=1}^n \overline{z_i} z_i$$



Unitäre Endomorphismen

Motivation:

Quantenmechanische Systeme \leftrightarrow H Hilbertraum
 zeitliche Entwicklung \leftrightarrow unitäre Operatoren
 Observable (= physikalische Meßgrößen) \leftrightarrow selbstadjungierte Operatoren

Zustand des Systems \leftrightarrow Dichteoperatoren
 $\rho: H \rightarrow H$
 $\rho^* = \rho, \rho \geq 0$
 $\text{Tr}(\rho) = 1$

Definition: $u \in \text{End}(E)$ heißt unitär, falls

$$\langle u(x), u(y) \rangle = \langle x, y \rangle, \quad \forall x, y \in E$$

Lemma: u unitär $\Leftrightarrow \|u(x)\| = \|x\|, \forall x \in E$

Beweis: \Rightarrow $\|u(x)\|^2 = \langle u(x), u(x) \rangle = \langle x, x \rangle = \|x\|^2$

$$\begin{aligned} \Leftarrow & \quad \|u(x) + u(y)\|^2 - \|u(x)\| - \|u(y)\| \\ & = \|x + y\|^2 - \|x\| - \|y\| \end{aligned}$$

Beweite ebenfalls:

$$\begin{aligned}\|x+y\|^2 &= \langle x+y, x+y \rangle \\ &= \|x\|^2 + \|y\|^2 + 2 \operatorname{Re}(\langle x, y \rangle)\end{aligned}$$

Also folgt: $\operatorname{Re}(\langle u(x), u(y) \rangle) = \operatorname{Re}(\langle x, y \rangle)$.

Ersetze das Paar x, y durch ix, y . Dann folgt:

$$\operatorname{Re}(\langle u(ix), u(y) \rangle) = \operatorname{Re}(\langle ix, y \rangle)$$

$$\operatorname{Re}\left(\frac{1}{i} \langle u(x), u(y) \rangle\right)$$

||

$$\operatorname{Im}(\langle u(x), u(y) \rangle)$$

$$\operatorname{Im}(\langle x, y \rangle).$$



Satz: Sei E/\mathbb{C} von endlicher Dimension und $u \in \operatorname{End}(E)$ unitär. Dann gibt es eine ON-Basis von E bez. der u Diagonalgestalt hat. Die EW (= Diagonalelemente) haben Betrag 1.

Beweisskizze: Sei $u(x) = \lambda x$ mit $x \neq 0$.

$$\Rightarrow \| \lambda x \| = \| u(x) \| = \| x \|$$

$$\begin{array}{c} \text{"} \\ |\lambda| \|x\| \end{array}$$

$$\Rightarrow |\lambda| = 1.$$

Die Diagonalisierbarkeit folgt mittels Induktion $n = \dim(E)$.

$n=1$: ✓

$n \geq 2$: u hat EW λ_1 , da $\dim(E) < \infty$
und E/\mathbb{C}

algebraisch abgeschlossen

Sei $e_1 \in E$ ein EV zu λ_1 und

$$F := (\mathbb{C}e_1)^\perp$$

Dann zeigt man leicht: $u_F = u|_F : F \rightarrow F$

$u_F : F \rightarrow F$ unitär.

Wende Induktion an



Def.: Eine Matrix $P = (a_{ij}) \in M_n(K)$
heißt unitär, falls $\overline{P}^t P = E_n$. Falls
 $P \in M_n(\mathbb{R})$ nennt man P auch orthogonal.

Satz: FASÄ:

a) P ist unitär

b) Die Spalten von P sind eine ON-Basis des K^n

c) \leftarrow^n — Zeilen —————ⁿ —————

Satz: a) \mathcal{P} unitär \Rightarrow $u_{\mathcal{P}}: K^n \rightarrow K^n$
 $x \mapsto \mathcal{P}x$
ist unitär

b) Sei $\dim(E) = n < \infty$, $u: E \rightarrow E$ unitär
 \Rightarrow die darstellende Matrix bez. einer
ON-Basis ist unitär.