# IT-Sicherheit – Sicherheit vernetzter Systeme

Vorlesung im Wintersemester 2024/2025 (LMU)

# Aufgabe 1: (T) Substitution



**12.12.2024** WS 2024/2025

# Übungsblatt 7:

Aufgabe 1: (T) Substitution

#### Verschlüsselungsverfahren f

+ vorlesung (zeichenweise)→ 513442311543453322

	1	2	3	4	5
1	a	Ъ	c	d	e
2	f	g	h	i	k
3	1	m	n	О	p
4	q	r	S	t	u
5	V	W	X	У	Z

- + Wie lauten die beiden Alphabete A1 und A2 für  $f: A_1^n → A_2^n$ ?
  - +  $A_1 = \{a, b, ..., z\}$  (= $Z_{25}$ ) (ohne "j" für 5x5 Matrix;))
  - $+ A_2 = \{1,2,3,4,5\}$

- + Handelt es sich dabei um ein symmetrisches oder asymmetrisches Verfahren?
  - + Gleicher "Schlüssel"/Abbildung zur Ver- und Entschlüsselung
     → Sym.

- + Verschlüsseln Sie den Klartext uebung mit f.
  - + 451512453322

- + Entschlüsseln Sie Ciphertext 31341543453322 mit  $f^{-1}$ .
  - + loesung

#### Beispielhaft in python

#### Output:

```
{' ': ', 'a': '11', 'b': '12', 'c': '13', 'd': '14', 'e': '15', 'f': '21', 'g': '22', 'h': '23', 'i': '24', 'k': '25', 'l': '31', 'm': '32', 'n': '33', 'o': '34', 'p': '35', 'q': '41', 'r': '42', 's': '43', 't': '44', 'u': '45', 'v': '51', 'w': '52', 'x': '53', 'y': '54', 'z': '55'}
```

Yes, we cheated! Leerzeichen hinzugenommen

```
import string
# Substitutionstabelle/Dict erstellen
chars = [1]
for c in string.ascii lowercase:
  chars.append(c)
chars.remove("i")
substitutionstabelle = {}
substitutionstabelle[" "] = " "
k = 0
for i in range (1,6):
  for i in range (1,6):
    substitutionstabelle[chars[k]] = "{}{}".format(i ,i)
    k+=1
print(substitutionstabelle)
```

```
# Verschluesselung
klartext = "uebung" # Klartext-String

ciphertext = ""
for b in klartext.lower():
   ciphertext += substitutionstabelle[b]

print(ciphertext)
```

#### **Output:**

451512453322

#### **Output:**

uebung

- + Entschlüsseln Sie mit Ihrem Script:
- + 152433 431323521542 5545 14151334142415421533141542 22152315243244155344
- + Ein schwer zu decodierender Geheimtext

- + Wie schwer zu decodieren ist diese Chiffre wirklich?
  - + Leerzeichen trennen Worte, keine Permutation, Häufigkeit der Zeichen, eindeutige Abbildungen, ...

- In der Kryptoanalyse ist die verwendete Verschlüsselungsfunktion oftmals nicht bekannt. Simple Tools wie <u>www.cryptool.org</u> können hier helfen. Entschlüsseln Sie folgenden Ciphertext, der mit einer bereits sehr alten Chiffre erstellt wurde: Inj Zjgzsl Ezw atwqjxzsl NY Xnhmjwmjny
- + alle Verschlüsselungsverfahren einfach durchtesten...?
  - + Aber Parametrisierung (Anzahl Runden, Key etc.)?
- <u>www.cryptool.org</u> Funktion Neural Cipher Identifier
   → Polyalphabetische <u>Substitution</u>
- + Welche Substitutionschiffren gibt es (dort)?
   → Caesar Chiffre (Rotation) mit n = 5 (testen/spielen)
  - + Klartext: Die Uebung zur Vorlesung IT Sicherheit

Aufgabe 2: (T) Einfache Chiffriermethoden & One Time Pads

Eines der zentralen Themen in der Informationssicherheit ist die Kryptographie. Neben den bekannten symmetrischen und asymmetrischen Verfahren gibt es zahlreiche, auch sehr einfache und dennoch effektive Methoden, die Vertraulichkeit von Informationen sicher zu stellen.

(a) Ein sehr altes kryptographisches Verfahren ist Skytale, welches auch als Spaltentransformation bezeichnet wird. Der Geheimtext nach Anwendung der Transposition lautet

#### FNABAIHUESNAFNSDUGKEESAL.

Entschlüsseln Sie diesen und verwenden Sie hierbei eine Skytale mit einem Umfang U=5.

Übungsblatt 7:

Aufgabe 2: (T) Einfache Chiffriermethoden & One Time Pads

#### **FNABA IHUES NAFNS DUGKE ESAL**

F
N
Α
В
Α

Übungsblatt 7:

Aufgabe 2: (T) Einfache Chiffriermethoden & One Time Pads

#### FNABA IHUES NAFNS DUGKE ESAL

F	I	N	D	E
N	Н	Α	U	S
Α	U	F	G	Α
В	E	N	K	L
Α	S	S	E	

(b) Neben additiven Chiffren (Caesar-Chiffre) existieren auch multiplikative Chiffren. Hierbei wird einem Buchstaben erst eine Zahl zugeordnet und anschließend mit einem Schlüsselwert k multipliziert. Das Ergebnis gibt die entsprechende Position im Alphabet (A-Z) an.

Verwenden Sie den Wert  $\mathbf{k} = \mathbf{2}$ . Der Buchstabe O soll dabei auf den Buchstaben D abgebildet werden. Geben Sie die Berechnungsvorschrift an und berechnen Sie die passenden Werte für alle Buchstaben.

Was fällt Ihnen bei dieser Substitution auf? Wie sollten Sie den Parameter k wählen, damit dieser Effekt nicht auftritt?

Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1	J	K	L	M	
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	Position
2	4	6	8	10	12	14	16	18	20	22	24	0	Abbildung
В	D	F	Н	J	L	N	Р	R	Т	٧	X	Z	Resultat

Aufsteigende Zahlen als Positionen im Alphabet. Abbildung: (Position \* k) mod Alphabetlänge

N	0	Р	Q	R	S	Т	U	V	W	X	Υ	Z
14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26
2	4	6	8	10	12	14	16	18	20	22	24	0
В	D	F	Н	J	L	N	Р	R	Т	V	X	Z

Die Abbildung ist nicht eindeutig! z.B. A  $\rightarrow$  B und N  $\rightarrow$  B F  $\rightarrow$  L und S  $\rightarrow$  L

Das gewählte *k* muss teilerfremd zur Alphabetlänge (hier 26) sein. (z.B. 3, 5, 7, 9, ...)

(c) One-Time-Pad gilt derzeit als eine der sichersten Verschlüsselungsmethoden.

Geben Sie das Chiffrat, d.h. nach Anwendung des One-Time-Pads **MISTGABEL** für die Eingabe **HALLOWELT** an.

#### Alphabet-Substitution:

```
+ HALLOWELT: 8 1 12 12 15 23 5 12 20
```

+ MISTGABEL: 13 9 19 20 7 1 2 5 12

+ Chiffre: (HALLOWELT + MISTGABEL) mod 26

21 10 05 06 22 24 07 17 06

+ Alphabet-Substitution: **UJEFVXGQF** 

Aufgabe 3: (T) Advanced Encryption Standard (AES)

Leiten Sie den Wert für das 1. Byte (1. Zeile, 1. Spalte) der Ausgabe des Rijndael-Algorithmus (128 Bit) am Ende der 1. Runde für die nachfolgenden Werte her. Beachten Sie, dass die Multiplikationen in  $GF(2^8)$  durchzuführen sind. Das zugehörige, irreduzible Polynom lautet  $x^8 + x^4 + x^3 + x + 1$ .

Benennen Sie die jeweilige Phase des AES-Algorithmus, berechnen Sie die Werte und geben Sie <u>alle</u> relevanten Zwischenergebnisse an, damit Ihr Rechenweg nachvollziehbar ist!

12.12.2024 20 WS 2024/202

+ Klartext: 
$$\begin{pmatrix} 23 & 12 & 19 & 27 \\ 08 & 34 & 42 & 10 \\ 37 & 21 & 14 & 32 \\ 15 & 53 & 11 & 45 \end{pmatrix}$$
 Spaltenmixmatrix:  $\begin{pmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{pmatrix}$ 

+ o. Schlüssel: 
$$\begin{pmatrix} 12 & 07 & 14 & 32 \\ 30 & 01 & 16 & 54 \\ 14 & 63 & 27 & 11 \\ 44 & 23 & 55 & 10 \end{pmatrix}$$

+ o. Schlüssel:  $\begin{pmatrix} 12 & 07 & 1A & 32 \\ 30 & 01 & 16 & 54 \\ 14 & 63 & 27 & 11 \\ 44 & 23 & 55 & 10 \end{pmatrix}$  1. Rundenschlüssel:  $\begin{pmatrix} 1A & 5A & EE & 18 \\ B7 & 87 & 26 & B4 \\ 41 & 51 & 43 & 45 \\ 19 & 39 & CA & 18 \end{pmatrix}$ 

- + Start AES (Rijndael Algorithmus): Kopieren der Eingabe in Array "state"
- + 1. Step: AddRoundkey (Vorrunde)

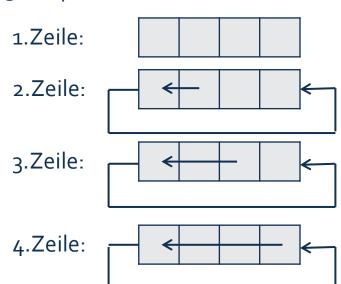
$$\begin{pmatrix} 23 & 12 & 19 & 27 \\ 08 & 34 & 42 & 10 \\ 37 & 21 & 14 & 32 \\ 15 & 53 & 11 & 45 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} 12 & 07 & 1A & 32 \\ 30 & 01 & 16 & 54 \\ 14 & 63 & 27 & 11 \\ 44 & 23 & 55 & 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 31 & 15 & 03 & 14 \\ 38 & 35 & 54 & 44 \\ 23 & 42 & 33 & 23 \\ 51 & 70 & 44 & 55 \end{pmatrix}$$

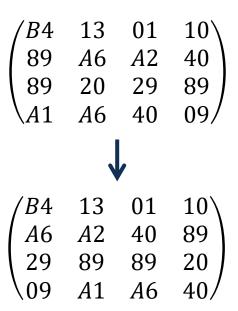
+ 2. Step: SubBytes mithilfe der gegebenen S-Box Beispiel: Wert "06": Zeile 0, Spalte 6 = B4

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	0X00	0X10	0X20	0X01	0X18	0X19	oxB4	0X45	ox2C
1	0X01	0X25	oxE1	oxCB	0X10	0X13	oxA7	ox3B	ox1A

$$\begin{pmatrix} 31 & 15 & 03 & 14 \\ 38 & 35 & 54 & 44 \\ 23 & 42 & 33 & 23 \\ 51 & 70 & 44 & 55 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} B4 & 13 & 01 & 10 \\ 89 & A6 & A2 & 40 \\ 89 & 20 & 29 & 89 \\ A1 & A6 & 40 & 09 \end{pmatrix}$$

+ 3. Step: ShiftRows





+ 4. Step: MixColumns

$$02 * \{B4\} + 03 * \{A6\} + 01 * \{29\} + 01 * \{09\} = A2$$

+ 4. Step: MixColumns

$$02 = 0000 0010 = X$$

$$\{B_4\} = 1011\ 0100 = x^7 + x^5 + x^4 + x^2$$

$$x \bullet (x^7 + x^5 + x^4 + x^2) = x^8 + x^6 + x^5 + x^3 = 101101000$$

$$x^8 + x^4 + x^3 + x + 1 = 100011011$$

**0111 0011** = 73

$$\{A6\} = 1010\ 0110 = x^7 + x^5 + x^2 + x$$

$$\{A0\} = 1010\ 0110 = x + x + x + x$$

$$(x+1) \bullet (x^7 + x^5 + x^2 + x) = x^8 + x^6 + x^3 + x^2 + x^7 + x^5 + x^2 + x = 111101010$$

$$x^8 + x^4 + x^3 + x + 1 = 100011011$$

$$\rightarrow$$
 73 + F1 + 29+ 09 = A2

 $((1+1) \bmod 2)x^2 = 0x^2$ 

+ 5. Step: AddRoundkey