

KRYPTOLOGIE UND SYSTEMSICHERHEIT

Sommersemester 2020

Technische Hochschule Mittelhessen

Andre Rein

– Historische Kryptographische Verfahren –

VERSCHIEBE- ODER CAESAR-CHIFFRE

- Die klassische Caesar-Chiffre ist eine bestimmte Form einer monoalphabetischen Substitution
- Es erfolgt aber hierbei nur eine **Verschiebung** um x Positionen des Alphabets
 - z.B. $(A \rightarrow D), (B \rightarrow E), (C \rightarrow F), \dots, (X \rightarrow A), (Y \rightarrow B), (Z \rightarrow C)$
- Es handelt sich also um eine Verschiebung der Buchstaben → Daher **Verschiebechiffre**

VERSCHIEBE- ODER CAESAR-CHIFFRE

Die Buchstaben des Alphabets können hierbei als Elemente des Restklassenrings \mathbb{Z}_{26} aufgefasst werden.

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24

Verschiebechiffre

Es seien $x, y, z \in \mathbb{Z}_{26}$.

- **Verschlüsselung:** $e_k(x) \equiv x + k \pmod{26}$
- **Entschlüsselung:** $d_k(y) \equiv y - k \pmod{26}$

CAESAR VER/ENTSCHLÜSSELUNG



- Verschlüsseln Sie den Text **ATTACK**, bei gegebenen Schlüssel $k = 13$
- Entschlüsseln Sie den Text **RK URNE**, bei gegebenen Schlüssel $k = 17$

Dauer: 10 Minuten

CAESAR-CHIFFRE - KRYPTOANALYSE

Die Caesar-Chiffre lässt sich, genau wie die monoalphabetische Substitution, mittels Häufigkeitsanalyse brechen.

Frage: Wie viele möglichen Schlüssel gibt es bei einer einfachen Verschiebechiffre im lateinischen Alphabet und kann man diese Variante mittels Brute Force brechen?

CAESAR-CHIFFRE - BRUTE FORCE

Beispieltext: GlhFdhvduFkliiuhlvwvhkuhlqidfkcxehfkhq
Brute Force 01: FkgEcguctEjkhhgtkuvugjtgkphcejbwdtgejgp
02: EjfdbftbsDijggstutfisfjogbdiaavcsfdifo
03: DieCaesarChiffre ist sehr einfach zu brechen
04: ChdBzdrzqBghheeqdhrsrdgqdhmezbgytaqdbgdm
05: BgcAycqypAfgddpcgqrqcfpcgldyafxszpcacf
06: AfbzxbpxoZefccobfpqpbeobfkcxzewryobzebk
07: ZeaYwaownYdebbnaeopoadnaejbwvdvqxnaydaj
08: YdzXvznvmXcdaamzdnonzcmzdiavxcupwmzxczi
09: XcyWuymulWbczzlycmnmyblychzuwbtovlywbyh
10: WbxVtxltkVabyykxbmlxakxbgytvasnukvxaxg
11: VawUswksjUzaxxjwaklkwzjwafxsuzrmtjwuzwf
12: UzvTrvjriTyzwwivzjkjvyivzewrtyqlsivtyve
13: TyuSquiqhSxyvvhuyijiuxhuydvqsxpkrhusxud
14: SxtRpthpgRwxuuugtxhihtwgtxcuprwojqgtrwtc
15: RwsQosgofQvwttfswghgsvfswbtoqvnipfsqvsb
16: QvrPnrfnePuvsservfgfruervasnpumhoerpura
17: PuqOmqemd0turrdquefeqtdquzrmotlgndqotqz
18: OtpNlpdlcNstqqcptdedpscptyqlnskfmcpnspy
19: NsoMkockbMrsppboscdcorbosxpkmrjelbomrox
20: MrnLjnbjaLqroooanrbcbnqanrwojqlqidkanlqnw
21: LqmKimaizKpqnnzmqabampzmqvnikphcjzmkpmv
22: KplJhlzhyJopmmylpzazloylpumhjogbiyljolu
23: JokIgkygxInollxkoyzyknxkotlginfahxkinkt
24: InjHfjxfwHmnkkwjnxyxjmwjnskfhmezgwjhmjs
25: HmiGeiwevGlmjjvimwxwilvimrjegldyfviglir

AFFINE CHIFFRE

Die mathematische Form der Caesar-Chiffre war für die Verschlüsselung definiert als $e_k(x) \equiv x + k \pmod{26}$ und die Entschlüsselung als $d_k(y) \equiv y - k \pmod{26}$.

Affine Chiffre

Es seien $x, y, a, b \in \mathbb{Z}_{26}$.

- **Verschlüsselung:** $e_k(x) = y \equiv a * x + b \pmod{26}$
- **Entschlüsselung:** $d_k(y) = x \equiv a^{-1} * (y - b) \pmod{26}$

mit dem Schlüssel $k = (a, b)$, wobei gelten muss, dass $\text{ggT}(a, 26) = 1$.



Die Caesar-Chiffre ist also eine Variante der allgemeineren affinen Chiffre, wobei $a = 1$ gilt.

AFFINE CHIFFRE - MULTIPLIKATIVE INVERSE

Der Wert a , der zur Multiplikation verwendet wird, darf nicht beliebig sein, da $ggT(a, 26) = 1$ gelten muss. In der Menge \mathbb{Z}_{26} gibt es insgesamt 12 Elemente, die diese Eigenschaft erfüllen.

Berechnung mit Eulerscher Phi-Funktion: $\varphi(26) = \varphi(2) * \varphi(13) = 1 * 12$

https://de.wikipedia.org/wiki/Eulersche_Phi-Funktion

$a \in \{1, 3, 5, 7, 9, 11, 15, 17, 19, 21, 23, 25\} \rightarrow a$ darf nur diese Werte annehmen!

Modular Inverse in \mathbb{Z}_{26}

a	1	3	5	7	9	11	15	17	19	21	23	25
a^{-1}	1	9	21	15	3	19	7	23	11	5	17	25

AFFINE CHIFFRE - VERSCHLÜSSELUNG

ATTACK AT DAWN = 0, 19, 19, 0, 2, 10, 0, 19, 3, 0, 22, 13

$$k(a, b) = (3, 5), e_k(x) \equiv a * x + b \pmod{26}$$

$$e_k(0) \equiv 3 * 0 + 5 \pmod{26} \equiv 5 \pmod{26} = F$$

$$e_k(19) \equiv 3 * 19 + 5 \pmod{26} \equiv 62 \pmod{26} \equiv 10 \pmod{26} = K$$

...

Aufgabe: Berechnen Sie die restlichen Werte! 🧩

Dauer: 10 Minuten

AFFINE CHIFFRE - SCHLÜSSELRAUM

Frage: Wie viele möglichen Schlüssel gibt es bei einer affinen Chiffre im lateinischen Alphabet und kann man diese Variante mittels Brute Force brechen?

VIGENÈRE-CHIFFRE (EINFACHE POLYALPHABETISCHE SUBSTITUTION)

- Die Vigenère-Chiffre (1585, Blaise de Vigenère) verwendet ein sog. Schlüsselwort um einen Text zu verschlüsseln
 - z.B. ABC
- Wurde in der damaligen Zeit als: „le chiffre indéchiffrable“ („die unentzifferbare Chiffre“) bezeichnet
- Das Schlüsselwort bestimmt hierbei die Cäsar-Verschiebung an der jeweiligen Position
 - Da mehr als ein Alphabet zur Verschlüsselung herangezogen wird, spricht man hier von **polyalphabetisch**

VIGENÈRE-CHIFFRE

- Verschlüsselung:

dasisteinbeispiel	Plaintext
ABCABCABCABCABCAB	Schlüssel

DBUITVEJPBFKSQKEM	Ciphertext

- Entschlüsselung:

DBUITVEJPBFKSQKEM	Ciphertext
ABCABCABCABCABCAB	Schlüssel

dasisteinbeispiel	Plaintext

VIGENÈRE-QUADRAT

Plaintext		A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
A		A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
B		B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
C		C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B
D		D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C
E		E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D
F		F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E
S	G	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F
C	H	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G
H	I	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H
L	J	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I
Ü	K	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
S	L	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
S	M	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L
E	N	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
L	O	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
P	P	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
Q	Q	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P
R	R	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
S	S	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R
T	T	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S
U	U	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T
V	V	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U
W	W	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V
X	X	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
Y	Y	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
Z	Z	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y

KRYPTOANALYSE: VIGENÈRE-CHIFFRE

- Da ein einzelner Buchstabe des Plaintexts auf verschiedene Buchstaben im Ciphertext abgebildet werden kann (je nach seiner Position), werden die statistischen Eigenschaften verwischt.
 - Man kann also nicht mehr **direkt** mit einer Häufigkeitsanalyse arbeiten!
- Man muss im Prinzip 2 Probleme lösen:
 1. Aus wie viel Einzelbuchstaben besteht das Schlüsselwort
 2. Welche Buchstaben wurden verwendet

KRYPTOANALYSE: VIGENÈRE-CHIFFRE

- Nehmen wir an, wir kennen die **Länge** des Schlüsselwortes $l = 3$

DBUITVEJPBFKSQKEM | Ciphertext
-----|----- Aufteilung
v v v v v v

D I E B S E
B T J F Q M
U V P K K

KRYPTOANALYSE: VIGENÈRE-CHIFFRE

- Durch Ausprobieren können wir alle Möglichen Verschiebungen auf Korrektheit testen.

Test AAA → Falsch

```
D I E B S E  <- Verschiebung um 0 Positionen (A)  
B T J F Q M  <- Verschiebung um 0 Positionen (A)  
U V P K K   <- Verschiebung um 0 Positionen (A)
```

Test ABB → Falsch

```
D I E B S E  <- Verschiebung um 0 Positionen (A)  
A S I E P L  <- Verschiebung um 1 Positionen (B)  
T W N J J   <- Verschiebung um 1 Positionen (B)
```

...

Test ABC → Korrekt

```
D I E B S E  <- Verschiebung um 0 Positionen (A)  
A S I E P L  <- Verschiebung um 1 Positionen (B)  
S T N I I   <- Verschiebung um 2 Positionen (C)
```

KRYPTOANALYSE: VIGENÈRE-CHIFFRE

Typischerweise ist die Schlüsselwortlänge nicht bekannt

- Eine Auswahl an möglichen Schlüsselwortlängen kann anhand des sog. [kasiski-test](#))
- Hierbei wird nach Bi/Tri/Tetragrammen gesucht die eine gleiche Verschiebung aufweisen
- Mittels Primfaktorzerlegung lassen sich Kandidaten der Schlüsselwortlänge bestimmen
 - Bei Interesse lesen Sie sich in die Details ein



Auch mit modernen Computern können wir nicht einfach alle möglichen Kombinationen ausprobieren wenn die Schlüssellänge lang genug ist. Daher beschränkt sich die Häufigkeitsanalyse auf Bi/Tri/Tetragrammen, was eine quadratische Laufzeit des Algorithmus bedeutet.

POLYALPHABETISCHE SUBSTITUTION

Bei einer vollständigen polyalphabetischen Substitution erfolgt keine Verschiebung, sondern echte frei gewählte Ersetzungen

- D.h. je nach Position eines Buchstabes wird er durch einen anderen vorgewählten Buchstaben ersetzt
- Dabei kann z.B. im **ersten Schritt** ein B an **Position 1** von einem beliebigen anderen Buchstaben ersetzt werden, z.B. K
- Und im **zweiten Schritt** ein B an **Position 2** durch einen beliebigen anderen Buchstaben, der in keiner Beziehung zur Ersetzung des *ersten Schritts* steht, ersetzt werden, z.B. J

POLYALPHABETISCHE SUBSTITUTION

Alternativ kann auch eine mehrfache Substitution hintereinander ausgeführt werden

- Z.B. im **ersten Schritt** ein B an **Position 1** von einem beliebigen anderen Buchstaben ersetzt werden, z.B. K
- Und im **zweiten Schritt** das temporär ersetzte K durch einen beliebigen anderen Buchstaben, der in keiner Beziehung zur Ersetzung des *ersten Schritts* steht, ersetzt werden, z.B. X



Das war das Grundprinzip der Enigma Verschlüsselungsmaschine

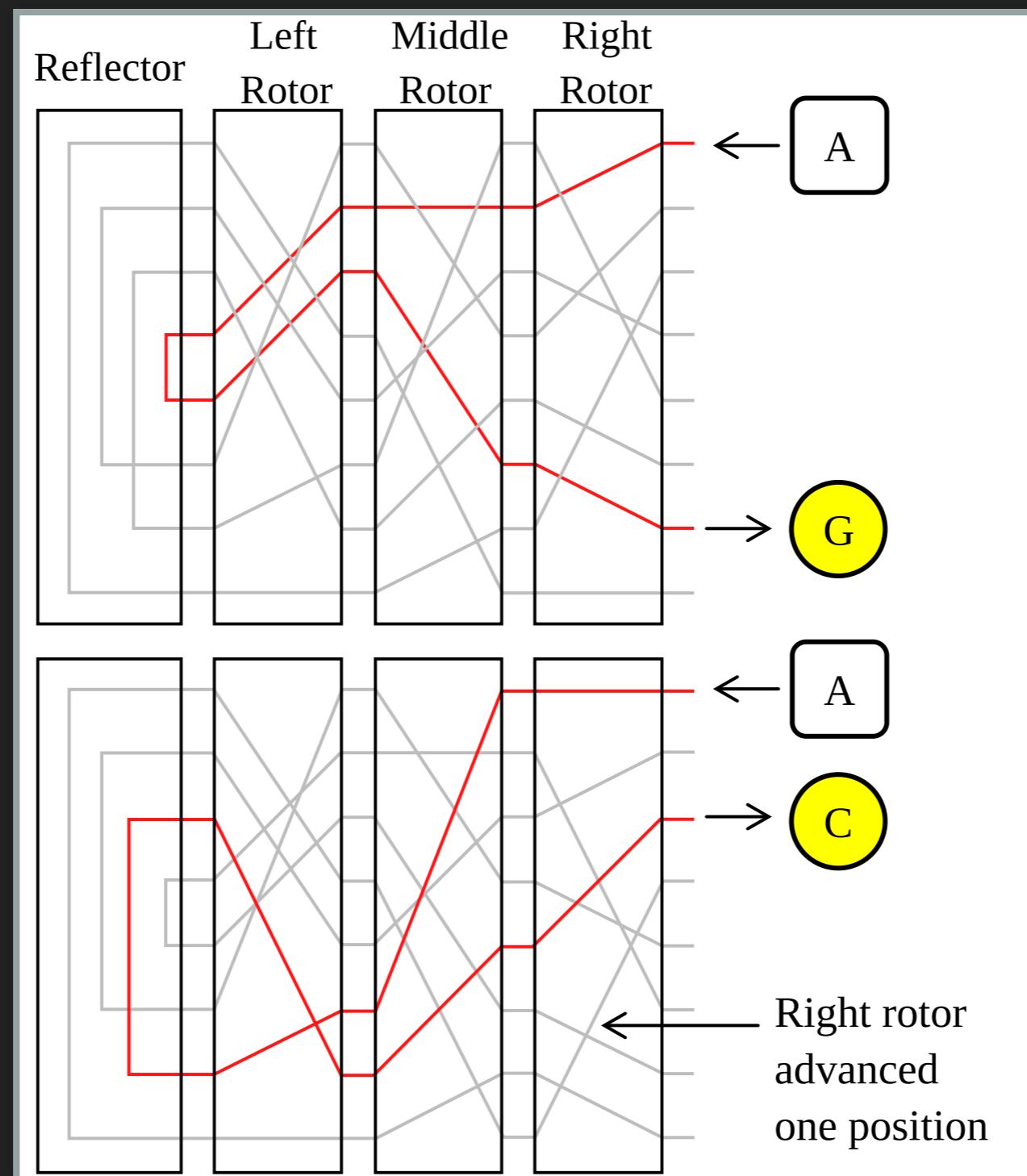
ENIGMA

Bei der folgenden Tabelle handelt es sich um die Anordnung der Buchstaben auf den 5 Walzen der ENIGMA-I

- Die Grundfunktionalität der ENIGMA, basierte auf einer polyalphabetischen Substitution
- Die Walzenpositionen wurden jeden Tag getauscht und konnten eine initiale Rotation aufweisen (Anfangsstellung).
- Umkehrwalze war fast immer UKW B

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
Walzen:	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	
I	E	K	M	F	L	G	D	Q	V	Z	N	T	0	W	Y	H	X	U	S	P	A	I	B	R	C	J
II	A	J	D	K	S	I	R	U	X	B	L	H	W	T	M	C	Q	G	Z	N	P	Y	F	V	O	E
III	B	D	F	H	J	L	C	P	R	T	X	V	Z	N	Y	E	I	W	G	A	K	M	U	S	Q	O
IV	E	S	O	V	P	Z	J	A	Y	Q	U	I	R	H	X	L	N	F	T	G	K	D	C	M	W	B
V	V	Z	B	R	G	I	T	Y	U	P	S	D	N	H	L	X	A	W	M	J	Q	O	F	E	C	K
Umkehr:	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	
UKW A	E	J	M	Z	A	L	Y	X	V	B	W	F	C	R	Q	U	0	N	T	S	P	I	K	H	G	D
UKW B	Y	R	U	H	Q	S	L	D	P	X	N	G	0	K	M	I	E	B	F	Z	C	W	V	J	A	T
UKW C	F	V	P	J	I	A	0	Y	E	D	R	Z	X	W	G	C	T	K	U	Q	S	B	N	M	H	L

ENIGMA



Quelle: wikipedia

ENIGMA FRAGE

Sehen Sie sich die Abbildung auf der vorherigen Folie an und beantworten Sie die Frage. Sie können sich gerne mit Ihren Kommilitonen austauschen / diskutieren.

- Wie funktioniert die Entschlüsselung bei der Enigma?

ENIGMA

Die Walzen bewegen sich mit unterschiedlicher Rotationsgeschwindigkeit und man kann einen Buchstaben bestimmten, bei dem eine Rotation der nächst langameren Walze vorgenommen wird.

- Rechte Walze rotiert eine Position bei jedem Tastendruck
- Mittlere Walze nach max. 26 Tastendrücken
- Linke Walze nach max. 26^2 Tastendrücken
- Außerdem gab es noch Steckverbindungen, die eine Eingangspermutation der Buchstaben ermöglichte

ENIGMA

Beispiel eines Aufbaus der täglich gewechselt wurde.

Tag	Walzenlage	Ringstellung	----- Steckerverbindungen -----
31	III I IV	01 17 22	AH BL CX DI ER FK GU NP OQ TY
30	II V I	18 24 11	BN DZ EP FX GT HW IY OU QV RS
29	I IV III	16 26 08	AD CN ET FL GI JV KZ PU QY WX

ENIGMA

- Außer den hier vorgestellten Mechanismen, gibt es noch weitere Besonderheiten
- Bei Interesse an der Thematik und der Kryptoanalyse kann der Artikel in Wikipedia empfohlen werden, der sehr ausführlich ist.

ENIGMA

AUFGABEN: KRYPTOANALYSE CAESAR UND VIGENÈRE

Bearbeiten Sie die Aufgaben **CAESAR** und **VIGENERE**

 Bearbeitung: Rest der Stunde + Hausaufgabe :) Besprechen wir das nächste mal!