

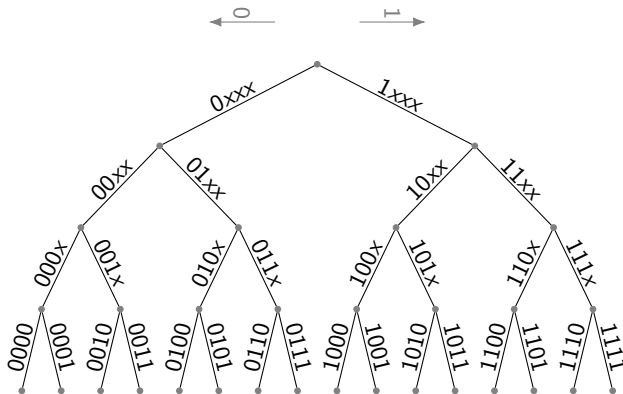
# RICHELIEU

H	I	B	E	N
V	F	O	F	Q
R	E	M	T	A
N	O	T	L	I
U	K	G	A	N


	I			N
	F	O		
R		M		A
		T		I
	K			

# Binäres Zahlenschloss

Zahlenschloss mit 4 Stellen. An jeder Stelle kann entweder eine 0 oder eine 1 gewählt werden.



## Aufgabe RICHELIEU

Wie viele Schlüssel hat die Verschlüsselung von RICHELIEU bei einer Lochkarte von  $n \times m$  Feldern?

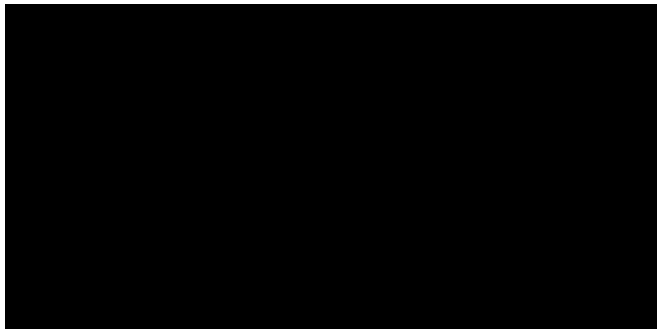
# Lösung Aufgabe RICHELIEU

Eine Lochkarte von  $n \times m$  Feldern kann als binäres Zahlenschloss mit  $n \cdot m$  vielen Stellen betrachtet werden. Jedes Feld kann entweder ausgeschnitten (0) oder nicht ausgeschnitten sein (1).  
Damit erhalten wir

$$2^{n \cdot m}$$

viele Schlüssel.

# Kryptosystem mit vielen Schlüsseln



**Beispiel:** Der Text

YCXCBWICISCYLIBVZRRBWCVCLQCKCBCT

bedeutet:


GEHEDEINENWEGUNDLASSDIELEUTEREDEN

Wie viele Schlüssel gibt es?



$$26! = 26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot \dots \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 4.06 \cdot 10^{26}$$

# Jules Verne




Klartext →	D	E	R	W	I	R	K	L	I	C	H	E	U	R	H	E	B	E	R	D	E	S	D	I	A	M	A	N	T	E	N	R	A	U	B	S	...
Schlüssel →	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	...
Geheimtext →	H	H	T	B	J	U	O	O	K	H	I	H	Y	U	J	J	C	H	V	G	G	X	E	L	E	P	C	S	U	H	R	U	C	Z	C	V	...

- ▶  Vorteil: nicht mehr monoalphabetische, sondern polyalphabetische Verschlüsselung

Klartext →	D	E	R	W	I	R	K	L	I	C	H	E	U	R	H	E	B	E	R	D	E	S	D	I	A	M	A	N	T	E	N	R	A	U	B	S	...
Schlüssel →	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	...
Geheimtext →	H	H	T	B	J	U	O	O	K	H	I	H	Y	U	J	J	C	H	V	G	G	X	E	L	E	P	C	S	U	H	R	U	C	Z	C	V	...

- ▶  Vorteil: nicht mehr monoalphabetische, sondern polyalphabetische Verschlüsselung
- ▶  Ein „E“ kann nun beispielsweise um 1 (F), 2 (G), 3 (H), 4 (I) oder 5 (J) Positionen verschoben sein.

Klartext →	D	E	R	W	I	R	K	L	I	C	H	E	U	R	H	E	B	E	R	D	E	S	D	I	A	M	A	N	T	E	N	R	A	U	B	S	...
Schlüssel →	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	4	3	2	5	1	3	...
Geheimtext →	H	H	T	B	J	U	O	O	K	H	I	H	Y	U	J	J	C	H	V	G	G	X	E	L	E	P	C	S	U	H	R	U	C	Z	C	V	...

- ▶  Vorteil: nicht mehr monoalphabetische, sondern polyalphabetische Verschlüsselung
- ▶  Ein „E“ kann nun beispielsweise um 1 (F), 2 (G), 3 (H), 4 (I) oder 5 (J) Positionen verschoben sein.
- ▶  Problem: Nur 9 Schlüssel, einfach zu knacken bei bekannter Schlüssellänge...



# Angriff auf Vigenère: Unbekannte Schlüssellänge

## Kasiski-Test

🔑 Schlüssellänge unbekannt!

DER KLARTEXT WERDE GEHEIMTEXT  
PLU TOPLUTOP LUTOP LUTOPLUTOP  
SPL DZPCNXLI HYKRT RYASXXNXLI

- ▶ „NXLI“ kommt zweimal im Geheimtext vor
- ▶ Distanz zwischen NXLI = Vielfaches der Schlüssellänge

# Angriff auf Vigenère: **Kasiski-Test**

Angenommen, wir haben folgenden Text, verschlüsselt mit dem Wort „BALMER“:

E I N E F R A G E W I E S E I N E S E I N O D E R N I C H T S E I N  
B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M

H A T I N D E R W E L T D E R Q U A N T E N K E I N E E I N D E U T I G E  
E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E

A N T W O R T  
R B A L M E R

# Angriff auf Vigenère: **Kasiski-Test**

Wir suchen nun zuerst im Geheimtext nach Trigrammen, die mehrmals vorkommen:

EINEFRAGEWIESEINESEINODERNICHTSEIN  
BALMERBALMERBALMERBALMERBALMERBALM  
FIY ETZ FIY ETZ

HATINDERWELTDERQUANTENKEINEEINDEUTIGE  
ERBALMERBALMERBALMERBALMERBALMERBALME  
ETZ

ANTWORT  
RBALMER

## Angriff auf Vigenère: Kasiski-Test

Wir notieren die Anfangs-Positionen der Trigramme:

Pos=

EINEFRAGEWIESEINSEINODERNICHTSEIN  
BALMERBALMERBALMERBALMERBALMERBALM  
FIY ETZ FIY ETZ

Pos=

HATINDERWELTDERQUANTENKEINEEINDEUTIGE  
ERBALMERBALMERBALMERBALMERBALMERBALME  
ETZ

ANTWORT  
RBALMER

# Angriff auf Vigenère: **Kasiski-Test**

Wir notieren die Anfangs-Positionen der Trigramme:

Pos= 1	14	19	32
EINEFRAGIEWIES	EINSE	EINODERNICHTS	EIN
BALMERBALMERBA	LMER	BALMERBALMERBA	LM
FIY	ETZ	FIY	ETZ
Pos=	62		
HATINDERWELTDERQUANTENKEINE	EINDEUTIGE		
ERBALMERBALMERBALMERBALMERBA	LMERBALME		
	ETZ		
ANTWORT			
RBALMER			

## Angriff auf Vigenère: Kasiski-Test

Wir notieren die Anfangs-Positionen der Trigramme:

Pos= 1 14 19 32

E I N E F R A G E W I E S E I N E S E I N O D E R N I C H T S E I N  
B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M  
F I Y E T Z F I Y E T Z

Pos= 62

H A T I N D E R W E L T D E R Q U A N T E N K E I N E E I N D E U T I G E  
E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E R B A L M E  
E T Z

ANTWORT  
R B A L M E R

Nun können wir die Abstände zwischen den mehrfach vorkommenden Trigrammen berechnen:

$$62 - 14 = 48 = 2^4 \cdot 3$$

$$62 - 32 = 30 = 2 \cdot 3 \cdot 5$$

$$32 - 14 = 18 = 2 \cdot 3^2$$

GGT = 6  $\rightarrow$  Länge des Schlüsselworts.

# Angriff auf Vigenère: Bekannte Schlüssellänge

## Beispiel: Geheimtext mit Schlüssellänge 3

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

# Angriff auf Vigenère: Bekannte Schlüssellänge

**Beispiel:** Geheimtext mit Schlüssellänge 3

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

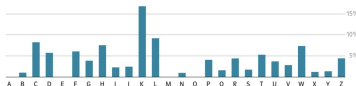


# Angriff auf Vigenère: Bekannte Schlüssellänge

**Beispiel:** Geheimtext mit Schlüssellänge 3

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

**Häufigkeitsanalyse** pro Gruppe (rot, grün, blau):



# Vigenère in Python

```
def caesar_buchstabe(buchstabe, verschiebung):
    return chr((ord(buchstabe) - ord("A") + verschiebung) % 26 + ord("A"))

def caesar(text, verschiebung):
    text_verschoben = ""

    for buchstabe in text:
        text_verschoben += caesar_buchstabe(buchstabe, verschiebung)

    return text_verschoben

def vigenere(text, schluessel, richtung="verschluesslung"):
    text_verschoben = ""
    k = 0
    for buchstabe in text:
        k %= len(schluessel)
        if richtung == "verschluesslung":
            text_verschoben += caesar_buchstabe(
                buchstabe, ord(schluessel[k]) - ord("A")
            )
        else:
            text_verschoben += caesar_buchstabe(
                buchstabe, -(ord(schluessel[k]) - ord("A"))
            )
        k += 1

    return text_verschoben
```