

Einführung IT Security

Kapitel 1

Kapitel 1: Grundlagen & Begriffe

- Sicherheit & Schutzziele
- Kryptologie, Kryptografie, Steganografie
- Geschichte der Kryptografie
- Kerckhoffs'sches Prinzip
- Entropie
- Algorithmus & Protokoll



Image by 8385 from Pixabay

Kapitel 2: Verschlüsselungsverfahren

- symmetrische Verschlüsselung
- Stromchiffren, One Time Pad
- Blockchiffren: Betriebsmodi
- asymmetrische Verschlüsselung
- Schlüsselaustausch
- Snake Oil



Image by 8385 from Pixabay

Kapitel 3: kryptografische Bausteine

- Hashfunktionen
- Digitale Signaturen
- PKI
- MAC, HMAC



Image by 8385 from Pixabay

Kapitel 4: Authentifizierung & Zugriffskontrolle

- Identifizierung, Authentifizierung
- Passwörter
- Zugriffskontrollparadigmen



Image by 8385 from Pixabay

Kapitel 5: Protokolle

- SSH
- TLS



Image by 8385 from Pixabay

Kapitel 6: Weiterführende Konzepte

- Schwachstellen
- Malware
- Verfügbarkeit, Backup
- ISMS
- Risikomanagement



Image by 8385 from Pixabay

Grundlagen & Begriffe

Die Zukunft ist digital!

analog / physisch

- gewohnt
- langsam
- physische Objekte
- Kopieren verlustbehaftet

digital

- „alles ist besser“
- neu & ungewohnt
- Information
- Kopieren verlustfrei

Safety
Betriebssicherheit



Schutz gegen Unfälle und Naturgewalten

Security
„Schutz“



Schutz gegen zielgerichtete Angriffe

Image by 8385 from Pixabay

Warum ist Sicherheit so kompliziert?

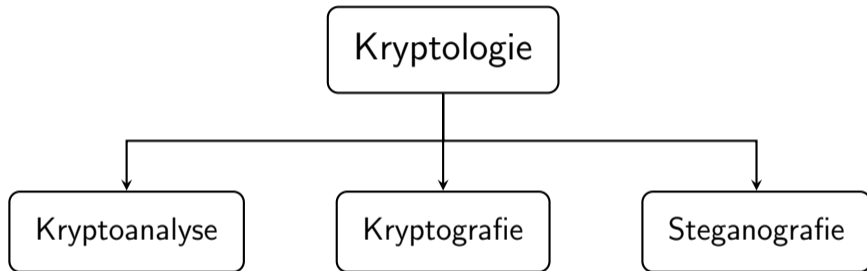
- Sicherheit ist komplex
- Sicherheit ist fragil
- Sicherheit ist kostspielig

Was heißt sicher?

Vertraulichkeit	C	Confidentiality
Integrität	I	Integrity
Verfügbarkeit	A	Availability

- Vertraulichkeit** Schutz gegen unbefugte Kenntnisnahme
- Integrität** Schutz gegen unbemerkte Veränderung
- Verfügbarkeit** Schutz gegen Beeinträchtigung und Ausfall

Authentizität	Authenticity
Verbindlichkeit	Nonrepudiation
Abstreitbarkeit	Deniability
Anonymität	Anonymity
Fairness	Fairness



Wissenschaft der Geheimschriften
umfasst

- Kryptografie
- Kryptoanalyse
- Steganografie



Image by 8385 from Pixabay

Verschlüsselung von Informationen

Verschlüsselung durch

- Transposition
- Substitution

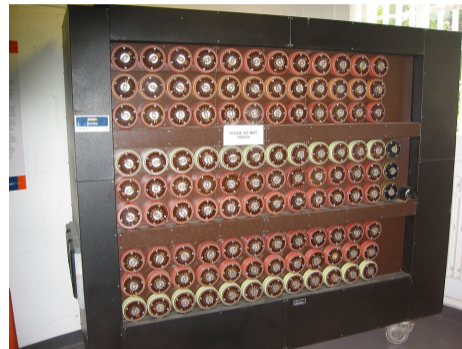


By ArnoldReinhold - Own work

unberechtigte Entschlüsselung

historisch: Linguisten

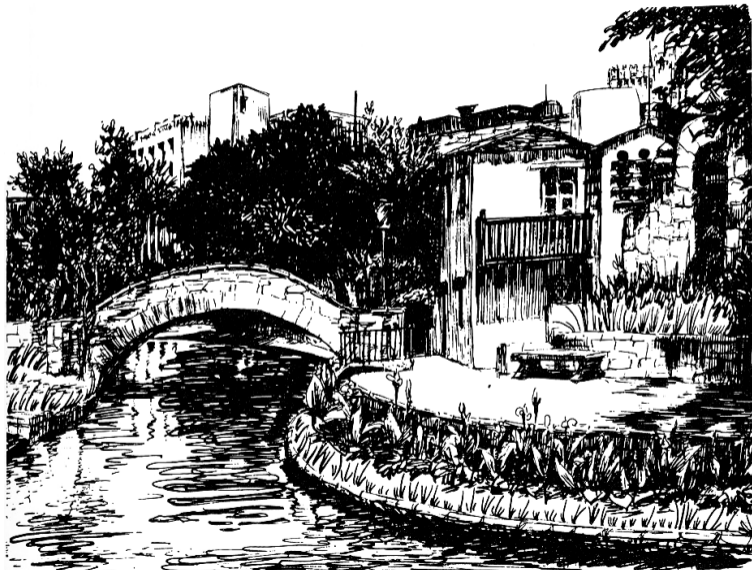
heute: Mathematiker & Informatiker



Created by Magnus Manske., CC BY-SA 3.0

Verborgene Übermittlung von Nachrichten

Das Ziel der Steganografie ist es, das Vorhandensein einer Nachricht zu verbergen, so dass die Übermittlung unbemerkt bleibt.



Digitale Wasserzeichen

digital watermarking

Das Ziel von *digital watermarking* ist es, dass das digitale Wasserzeichen unbemerkt bleibt und bei der Wiedergabe der Dateiinhalte den Benutzer nicht stört.



By Manfred Sauke - Own work, ECB decisions ECB/2003/4 and ECB/2003/5



Transposition

Reihenfolge der Zeichen einer Nachricht wird verändert

Beispiel *Skytale*



Substitution

jedes Zeichen einer Nachricht wird ersetzt

Beispiel *Caesar-Chiffre*

monoalphabetische Substitution:

Ersetzung ist immer gleich



By photographer: Anderson / Alfred von Domaszewski

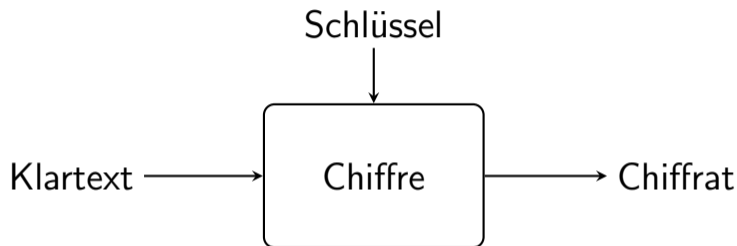
Beispiel für Chiffre einer monoalphabetischen Substitutionschiffre:

TDB OZBPYDB XDBMBYO RDBX, LSBY TBU
ABZBDUIDG TBG LXOBI SYDIAO GDB KIG TPQZ
IDQZO ILBZBY. FBTBIMLXXG SDI DQZ
KBSBYHBKAO TLRPI, TLGG TBY IDQZO
CKBYMBXO.

Kryptoanalyse mit CrypTool Online



Schlüssellose Verfahren: Ver- und Entschlüsselung sind festgelegt. Im Falle eines Bruchs, z. B. durch Bekanntwerden der Chiffre, muss die komplette Chiffre getauscht werden.



Auguste Kerckhoffs (1835 – 1903)

Kerckhoffs'sche Prinzip:

Die Sicherheit einer Chiffre darf nicht auf Ihrer Geheimhaltung beruhen.



Eugen Drezen, Historio de la Mondo Lingvo

Steganografie verstößt gegen das Kerckhoffs'sche Prinzip und spielt in der modernen Kryptografie nur eine untergeordnete Rolle.



Eugen Drezen, Historio de la Mondo Lingvo

Vigenère-Chiffre

- Giovan Bellaso 1553
- später Blaise de Vigenère zugeschrieben
- polyalphabetische Substitutionschiffre
- erst im 19. Jhd. gebrochen



By Thomas de Leu - Woodcut Photograph

Vigenère-Chiffre

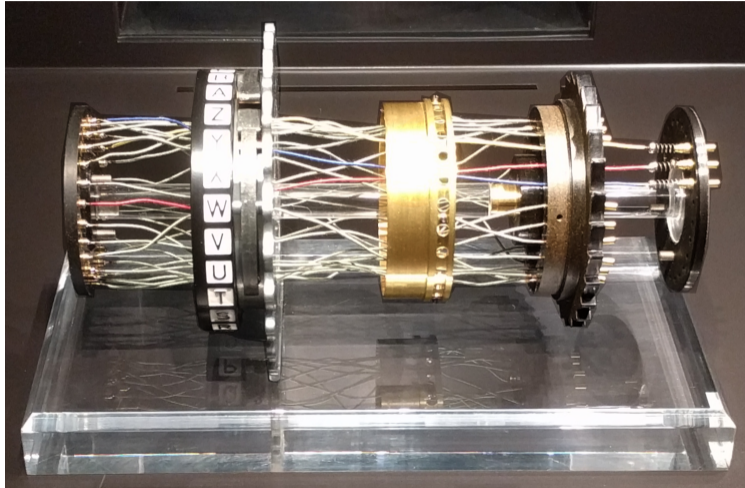
- Giovan Bellaso 1553
- später Blaise de Vigenère zugeschrieben
- polyalphabetische Substitutionschiffre
- erst im 19. Jhd. gebrochen

	k	l	a	r	t	e	x	t
+	G	E	H	E	I	M	G	E
<hr/>								
	Q	P	H	V	B	Q	D	X

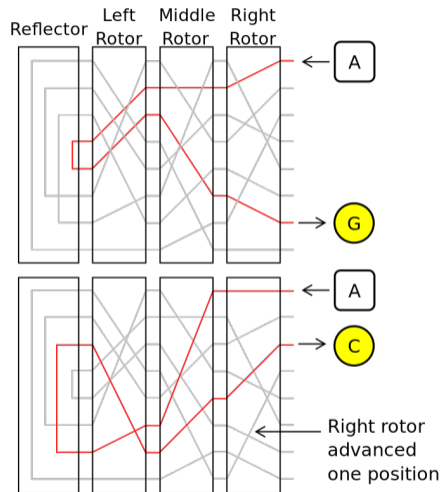
d	i	e	s	i	s	t	e	i	n	b	e	i	s	p	i	e	l	t	e	x	t
G	E	H	E	I	M	G	E	H	E	I	M	G	E	H	E	I	M	G	E	H	E
J	M	L	W	Q	E	Z	I	P	R	J	Q	O	W	W	M	M	X	Z	I	E	X
J	M	L	W	Q	E	Z	I	P	R	J	Q	O	W	W	M	M	X	Z	I	E	X
X	J	M	L	W	Q	E	Z	I	P	R	J	Q	O	W	W	M	M	X	Z	I	E



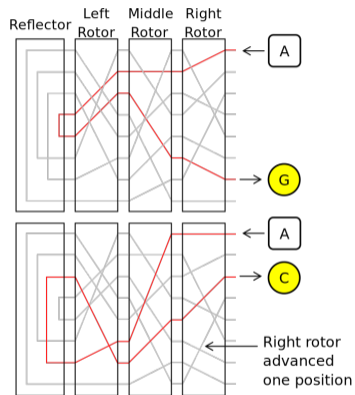
By Greg Goebel - Web page Image



eigenes Foto, Deutsches Museum



Von MesserWoland - Eigenes Werk, basierend auf: File:Enigma-action.png von User:Jeanot; original diagram by Matt Crypto



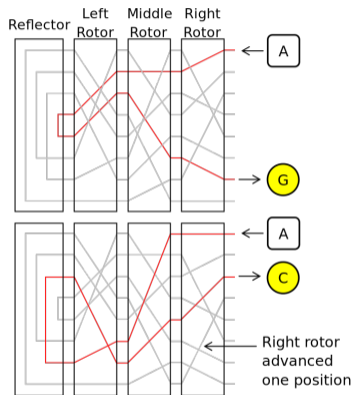
Verschlüsselung: fixpunktfreie Permutation

Chifftrat	JFGNB	PSSNK	EFX
Kandidat 1	ANGRI	FFSOF	ORT
Kandidat 2	RUECK	ZUGJE	TZT

Von MesserWoland - Eigenes Werk, basierend auf: File:Enigma-action.png von User:Jeanot; original diagram by Matt Crypto

Erwarten Sie einen Angriff oder einen Rückzug?

Chiffrat	JFGNB	PSSNK	EFX
Kandidat 1	ANGRI	FFSOF	ORT
Kandidat 2	RUECK	ZUGJE	TZT



Verschlüsselung: fixpunktfreie Permutation

Chifftrat	JFGNB	PSSNK	EFX
Kandidat 1	ANGRI	FFSOF	ORT
Kandidat 2	RUECK	ZUGJE	TZT

Von MesserWoland - Eigenes Werk, basierend auf: File:Enigma-action.png von User:Jeanot; original diagram by Matt Crypto

Mächtigkeit des Angreifers

- 1 Chiffre unbekannt
- 2 Chiffre bekannt
- 3 Klartext bekannt
(*known plaintext*)
- 4 gewählter Klartext
(*chosen plaintext*)
- 5 Entschlüsselungsrakel
(*chosen ciphertext*)

Ziel des Angreifers

- 1 ohne Schlüssel entschlüsseln
(*totaler Bruch*)
- 2 einen Schlüssel herausfinden
- 3 ein Chifftrat entschlüsseln
- 4 zwei bekannte Klartexte unterscheiden
- 5 zwei gewählte Klartexte unterscheiden

Die Enigma markierte das Ende der klassischen Kryptologie und den Beginn der modernen Kryptologie.

1910er & 1920er (elektro-)mechanische Chiffriermaschinen

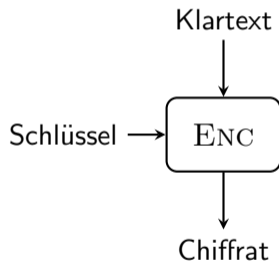
1920er & 1930er Kommerzialisierung & zivile Nutzung

1930er & 1940er Kryptoanalyse: Linguisten → Mathematiker

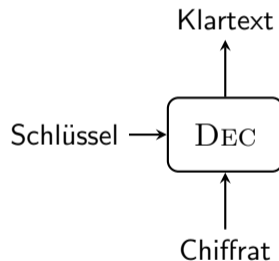
	symmetrische Kryptologie	asymmetrische Kryptologie
Vertraulichkeit	symmetrische Verschlüsselung	asymmetrische Verschlüsselung
Integrität	MAC	Signaturen
Authentizität		PKI
Schlüsselaustausch	symmetrischer Schlüsselaustausch	asymmetrischer Schlüsselaustausch
Kryptoanalyse	symmetrische Kryptoanalyse	Mathematik Implementierungsangriffe Seitenkanalanalyse
Bausteine	Hashfunktionen ⋮	⋮

	symmetrische Kryptologie	asymmetrische Kryptologie
Vertraulichkeit	symmetrische Verschlüsselung	asymmetrische Verschlüsselung
Integrität	MAC	Signaturen
Authentizität		PKI
Schlüsselaustausch	symmetrischer Schlüsselaustausch	asymmetrischer Schlüsselaustausch
Kryptoanalyse	symmetrische Kryptoanalyse	Mathematik Implementierungsangriffe Seitenkanalanalyse
Bausteine	Hashfunktionen ⋮	⋮

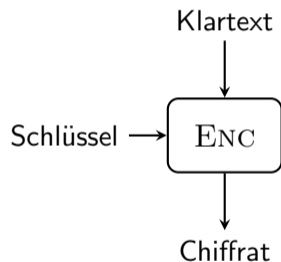
Verschlüsselung



Entschlüsselung



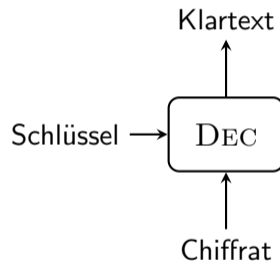
Verschlüsselung



- kombiniert Klartext mit Schlüssel
- erzeugt Chifftrat (oder Chiffretext)

Entschlüsselung

- kombiniert Chiffre mit Schlüssel
- erzeugt Klartext
- Entschlüsselung ohne Schlüssel ist schwer



Schlüssel

- gleicher Schlüssel für Ver- und Entschlüsselung
- unstrukturierter Bitstring
- (fast) jeder Bitstring (entsprechender Länge) ist gültiger Schlüssel
- Länge entspricht Komplexität



Image by 8385 from Pixabay

Was ist $\log_2 8$?

$\log_2 8 = 3$ denn $2^3 = 8$.

Eigenschaften den Logarithmus:

- $\log(a \cdot b) = \log a + \log b$
- $\log a^x = x \cdot \log a$
- $\log \frac{1}{a} = -\log a$

Wie viel Entropie enthält eine Zeichenkette?

- Was ist Entropie?
- Wie viel Entropie enthält ein Zeichen?
- Wie berechnet sich die Entropie einer Zeichenkette?



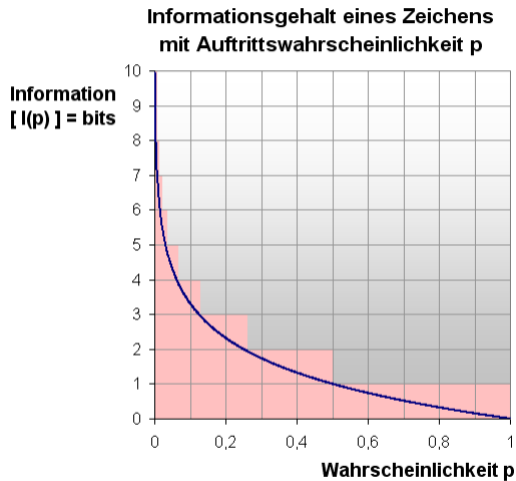
Image by OpenClipart-Vectors from Pixabay

Informationsgehalt I eines Zeichens z

$$I(z) = -\log_2 p_z \quad p_z : \text{Wahrscheinlichkeit von } z$$

Beispiel: fairer Münzwurf $\rightarrow I(\text{'Zahl'}) = 1$ Bit

Beispiel: Würfelfwurf $\rightarrow I(\text{'6'}) \approx 2,6$ Bit



von Akribix - Eigenes Werk

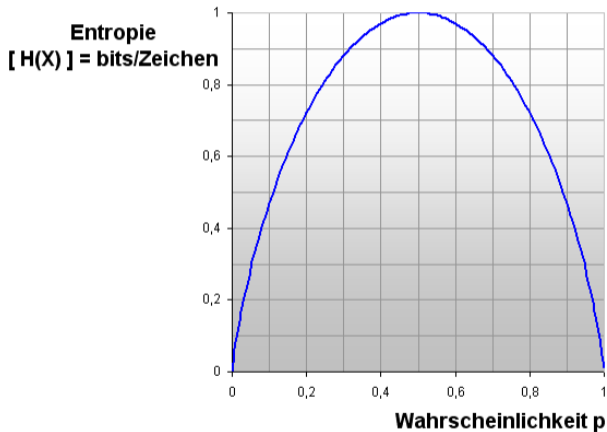
Entropie einer Quelle ist der erwartete (mittlere) Informationsgehalt eines Zeichens

$$H = \mathbb{E}[I] = \sum_z p_z \cdot I(z) = - \sum_z p_z \cdot \log_2 p_z$$

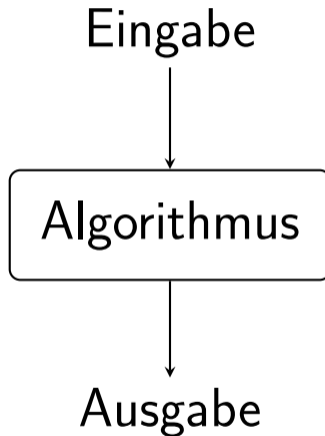
Sonderfall: alle n Zeichen gleich wahrscheinlich:

$$H = -\log_2 \frac{1}{n} = \log_2 n$$

Zwei Ereignisse mit der Wahrscheinlichkeit p und $(1-p)$



von Akribix - Eigenes Werk



Ein Algorithmus ist eine Liste von

- endlich vielen,
- wohldefinierten

(Rechen-)Schritten zur Lösung einer Klasse von Problemen.

Eigenschaften eines Algorithmus

- | | |
|-------------------------|--|
| Fintheit | endliche, eindeutige Beschreibung |
| Ausführbarkeit | konkrete, wohldefinierte Schritte |
| Determinismus | nächster Schritt eindeutig bestimmt (auch Vollständigkeit) |
| Determiniertheit | identische Eingabe \rightarrow gleiche Ausgabe |

Ein Algorithmus besitzt

- eine Eingabe und
- eine Ausgabe (wenn er terminiert)

Probabilistische Algorithmen

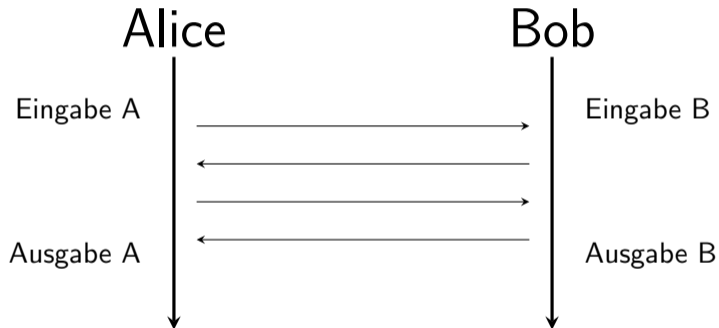
- Ausgabe hängt vom Zufall ab

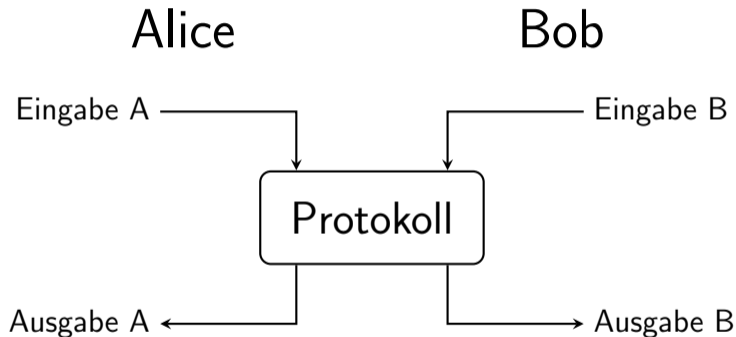
Zufall wird als eigene Eingabe des Algorithmus betrachtet und für den Lauf unverändert festgelegt.

Damit ist ein probabilistischer Algorithmus deterministisch.

Deterministische Algorithmen

- Ausgabe folgt deterministisch (eindeutig festgelegt) aus den Eingaben





Ein Protokoll ist eine Liste von

- endlich vielen,
- wohldefinierten

(Rechen-)Schritten und Regeln für den Nachrichtenaustausch zur Lösung einer Klasse von Problemen.

Eigenschaften eines Protokolls

- Fintheit** endliche, eindeutige Beschreibung, die jedem Teilnehmer bekannt ist
- Ausführbarkeit** konkrete, wohldefinierte Schritte
- Determinismus** nächster Schritt für jeden Teilnehmer eindeutig bestimmt
- Determiniertheit** identische Eingabe → gleiche Ausgabe

Ein Protokoll besitzt für jede Partei

- eine Eingabe und
- eine Ausgabe (wenn es terminiert).

Ein Protokoll ist ein „interaktiver Algorithmus“.

Parteien	Angreifer
Alice	Eve – eavesdropping (Lauscher)
Bob	Mallory – malicious (boshaft)
Carol	
Dave	

