



Grundbegriffe der Kryptographie II

Technisches Seminar SS 2012

Deniz Bilen

1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Kommunikationsszenario
3. Wichtige Begriffe
4. Sicherheitsmechanismen
 1. Symmetrische Verschlüsselung
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
 3. Hybride Verschlüsselung
5. Methoden der Kryptoanalyse
6. Quellen

1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Kommunikationsszenario
3. Wichtige Begriffe
4. Sicherheitsmechanismen
 1. Symmetrische Verschlüsselung
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
 3. Hybride Verschlüsselung
5. Methoden der Kryptoanalyse
6. Quellen

1. Kerckhoffs'sches Prinzip

Auguste Kerckhoffs (1835-1903)
revolutionierte die Kryptographie

Das Kerckhoffs' Prinzip besagt:

- Der Verschlüsselungsalgorithmus darf nicht geheim gehalten werden
- Der Schlüssel muss geheim bleiben

Algorithmen konnten fortan öffentlich von Experten diskutiert werden



1. Kerckhoffs'sches Prinzip

Ein sicheres Kryptosystem muss 6 Grundsätze befolgen:

1. Das System muss im Wesentlichen (...) unentzifferbar sein
2. Das System darf keine Geheimhaltung erfordern (...)
3. Es muss leicht übermittelbar sein und man muss sich die Schlüssel ohne schriftliche Aufzeichnung merken können (...)
4. Das System sollte mit telegraphischer Kommunikation kompatibel sein
5. Das System muss transportabel sein und die Bedienung darf nicht mehr als eine Person erfordern
6. Das System muss einfach anwendbar sein (...)

Zur Kerckhoffs' Zeit gab es solches System nicht

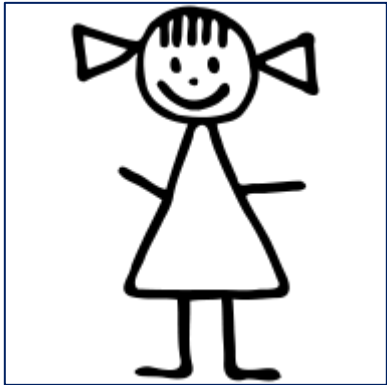
1. Kerckhoffs'sches Prinzip

Einige Gründe warum Kerckhoffs' Prinzip die Kryptographie revolutioniert hat:

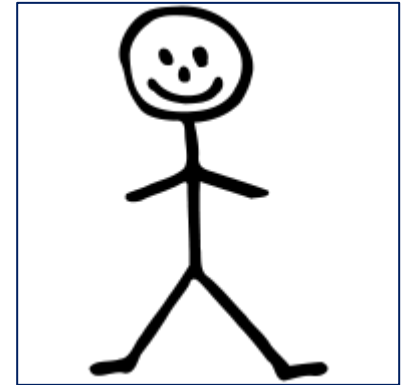
- Einen Algorithmus geheim zu halten ist schwerer, als einen Schlüssel
- Kompromittierte Algorithmen sind schwer zu ersetzen, Schlüssel hingegen einfach
- Algorithmen können durch Reverse-Engineering rekonstruiert werden
- Öffentliche Diskussionen über Algorithmen führen durch Fehlerentdeckungen zu erhöhter Sicherheit und Verbesserung der Kryptosysteme

1. Kerckhoff'sches Prinzip
- 2. Kommunikationsszenario**
3. Wichtige Begriffe
4. Sicherheitsmechanismen
 1. Symmetrische Verfahren
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
5. Methoden der Kryptoanalyse
6. Quellen

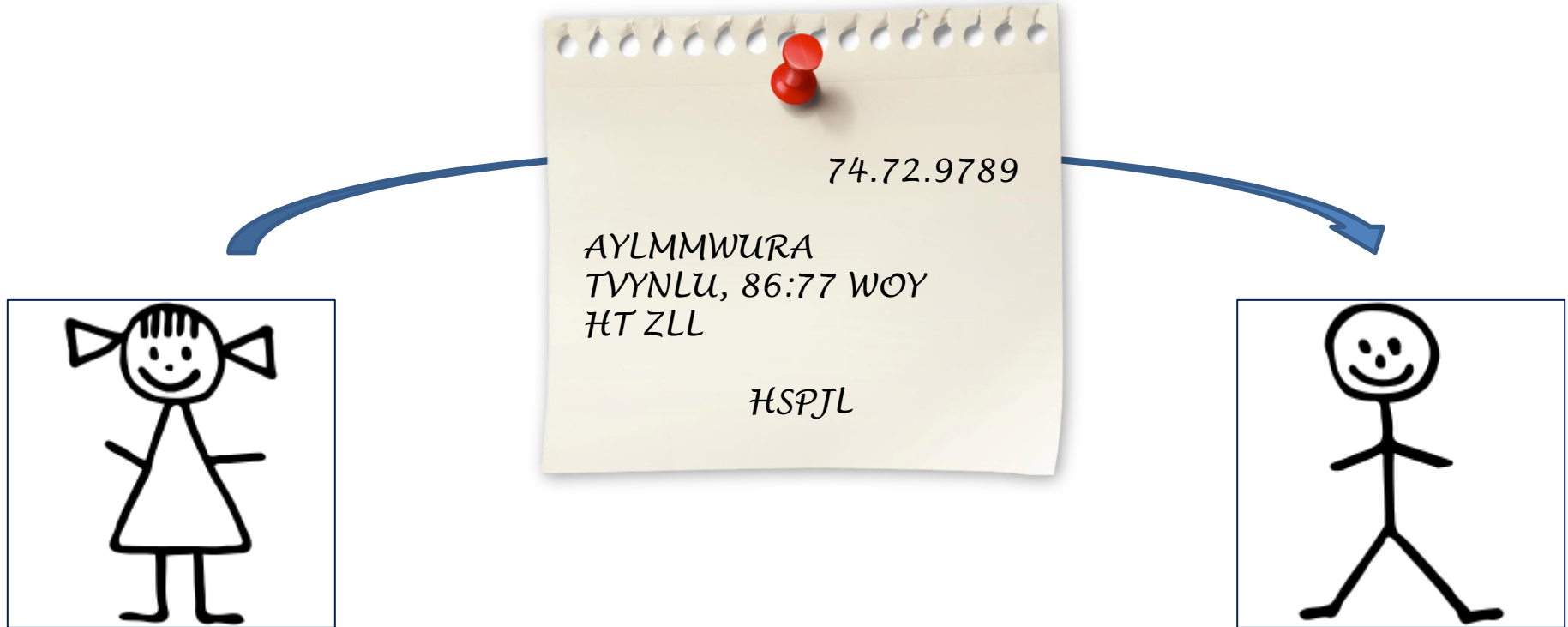
2. Kommunikationsszenario Schritt 1



Alice möchte mit Bob auf
geheimen Wege
kommunizieren, weil sie
nicht möchte, dass andere
den Inhalt ihrer Nachricht
mitbekommen



2. Kommunikationsszenario Schritt 2



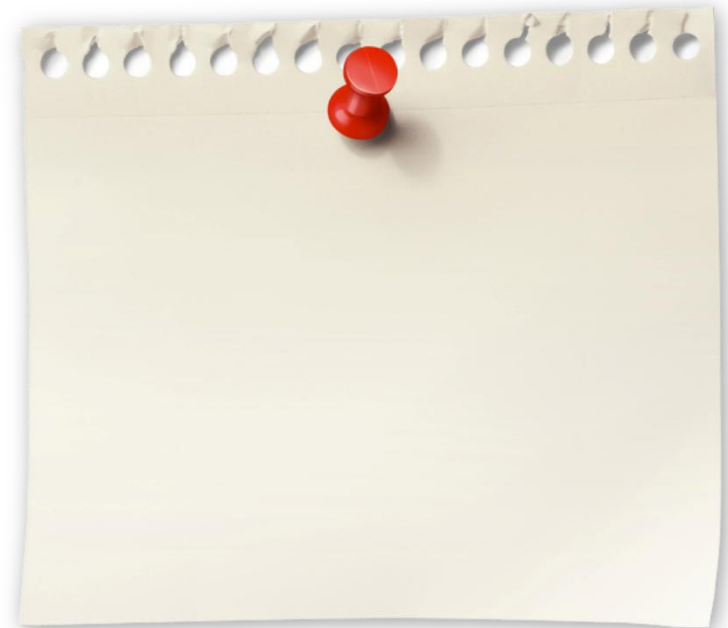
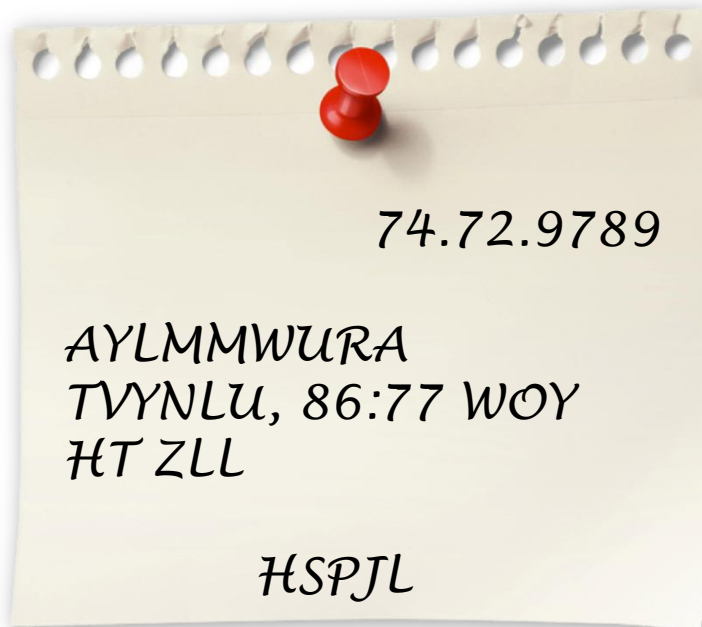
1. Alice pinnt eine Notiz an Bobs Pinnwand

2. Alice schreibt Bob eine SMS



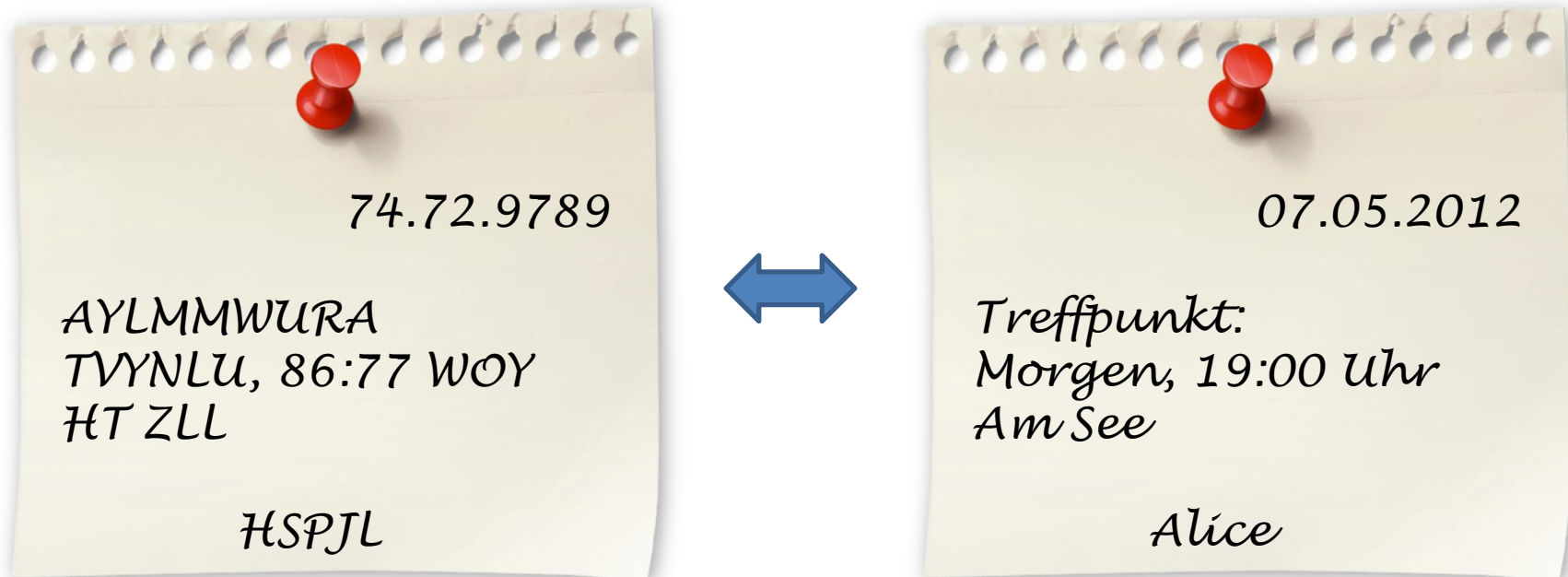
2. Kommunikationsszenario Entschlüsselung des Geheimtextes

Mit Kenntnis des Schlüssels C7 ist die Nachricht sehr einfach zu entschlüsseln



2. Kommunikationsszenario Entschlüsselung des Geheimtextes

Mit Kenntnis des Schlüssels C7 ist die Nachricht sehr einfach zu entschlüsseln



Jeder Buchstabe wurde durch den 7. Nachfolger im Alphabet substituiert.
Diese Verschlüsselungsmethode nennt man Caesar-Chiffre.

1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Zeitreise durch die Geschichte der Kryptographie ab 19. Jahrhundert
3. Kommunikationsszenario
- 4. Wichtige Begriffe**
5. Sicherheitsmechanismen
 1. Symmetrische Verschlüsselung
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
 3. Hybride Verschlüsselung
6. Methoden der Kryptoanalyse

3. Wichtige Begriffe

Klartext / plaintext

Geheimtext / ciphertext

Schlüssel / key

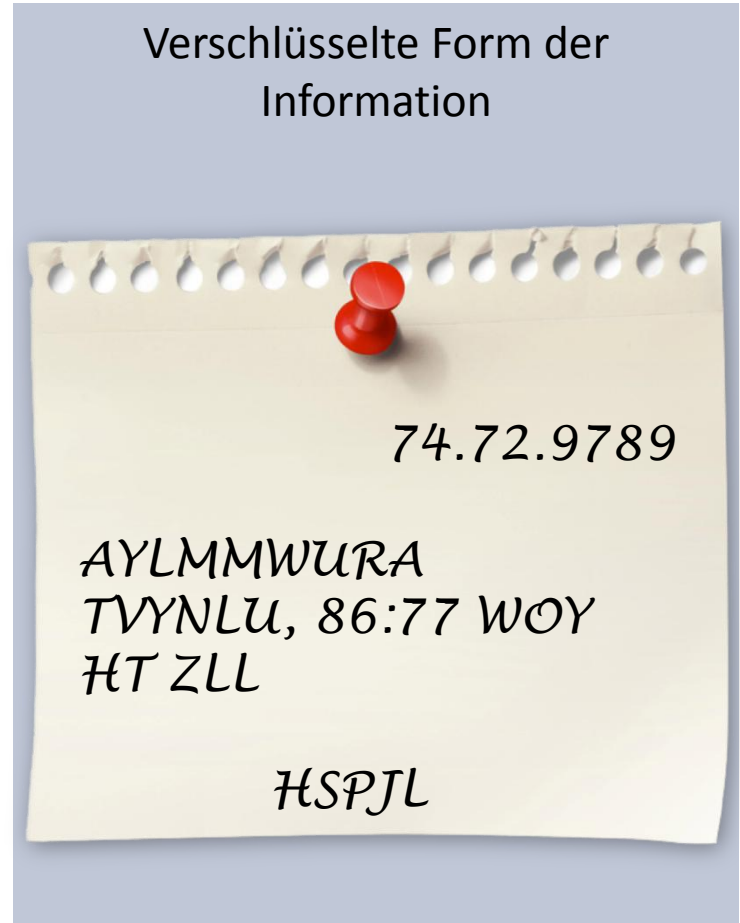


3. Wichtige Begriffe

Klartext / plaintext

Geheimtext / ciphertext

Schlüssel / key



3. Wichtige Begriffe

Klartext / plaintext

Geheimtext / ciphertext

Schlüssel / key

Entscheidende Information für die Entschlüsselung des Geheimtextes

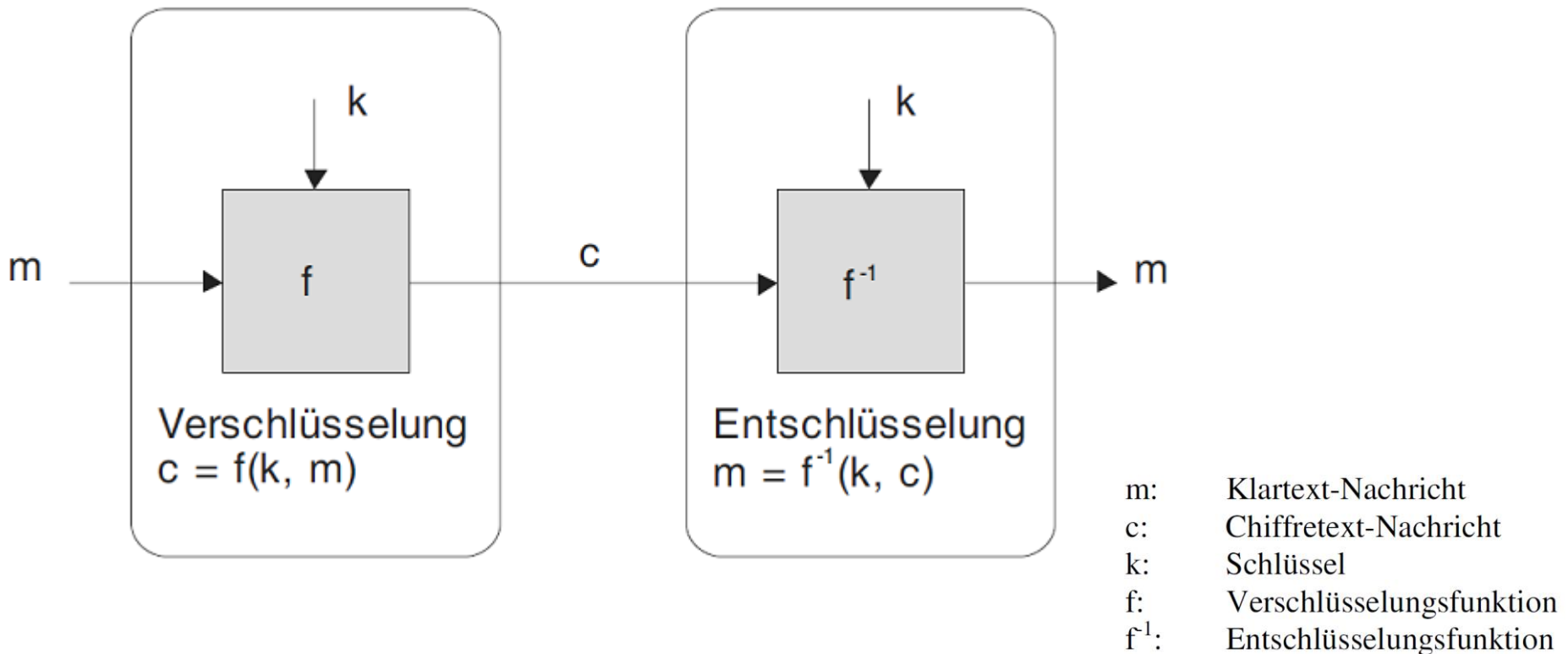


1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Kommunikationsszenario
3. Wichtige Begriffe
- 4. Sicherheitsmechanismen**
 1. Symmetrische Verfahren
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
 3. Hybride Verschlüsselung
5. Methoden der Kryptoanalyse
6. Quellen

Man unterscheidet hier zwischen:

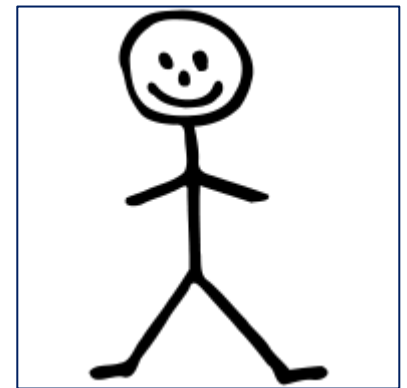
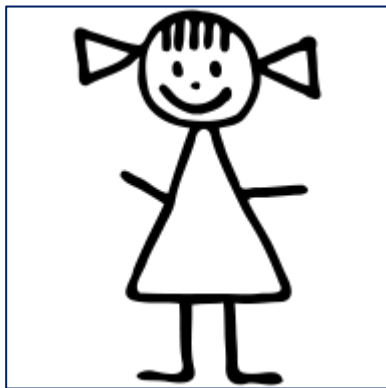
Symmetrischen,
Asymmetrischen
und
Hybriden Verfahren

Jede Ver- und Entschlüsselung besitzt einen Schlüssel **k**



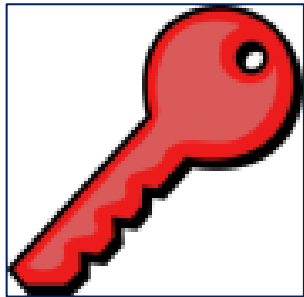
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



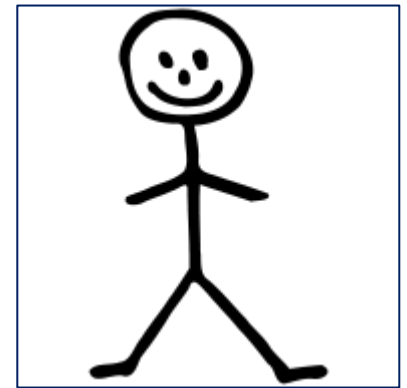
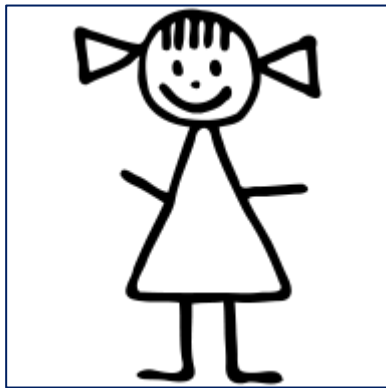
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



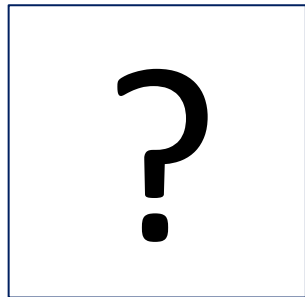
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



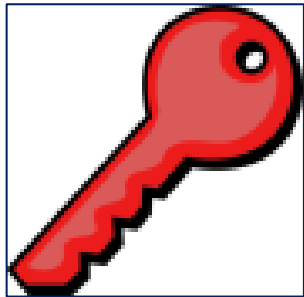
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



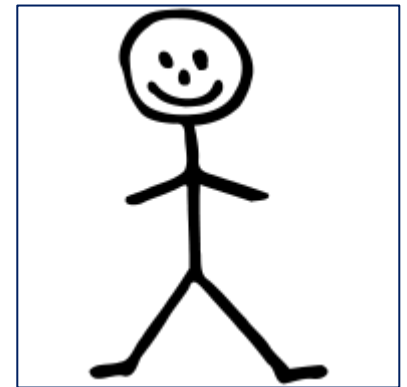
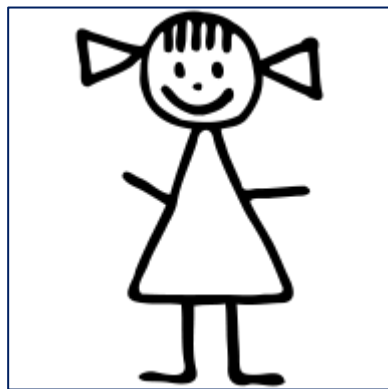
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



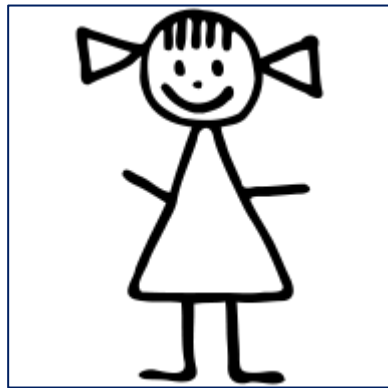
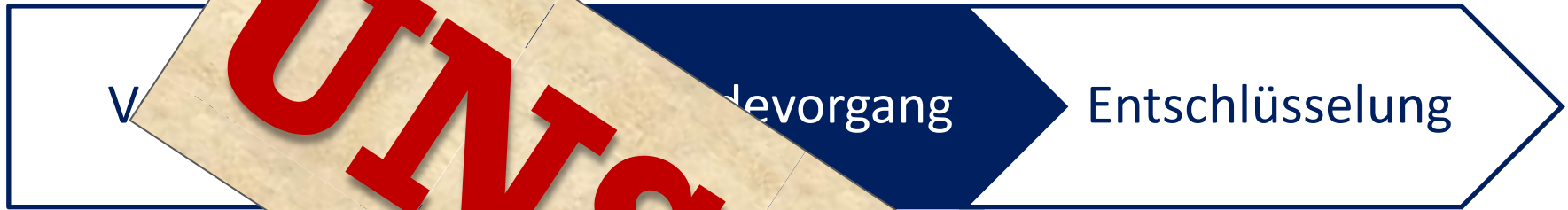
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



4. Sicherheitsmechanismen

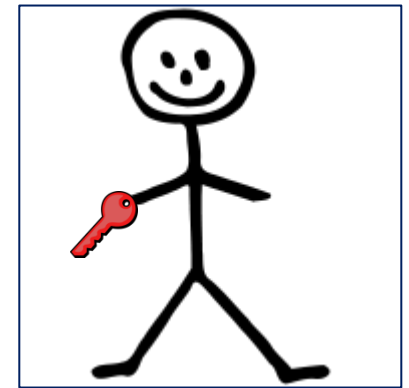
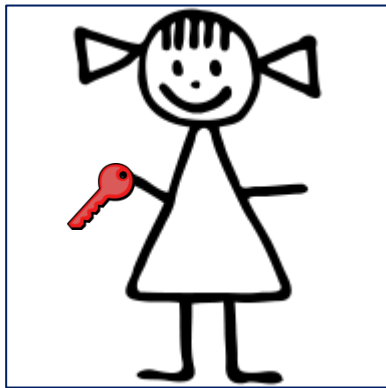
4.1 Symmetrische Verschlüsselung



UNSTICHER

4. Sicherheitsmechanismen

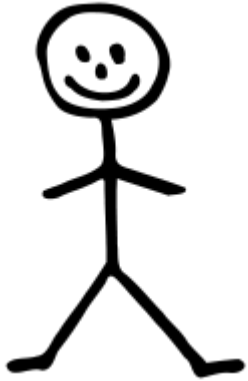
4.1 Symmetrische Verschlüsselung



Der symmetrische Schlüssel muss auf einem sicheren Kanal mitgesendet werden

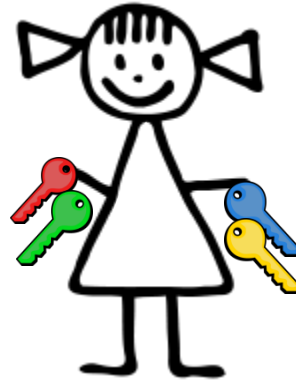
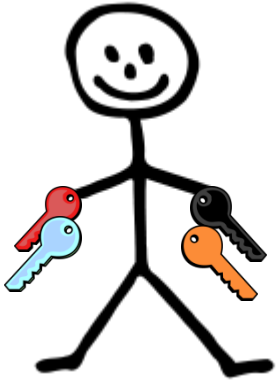
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



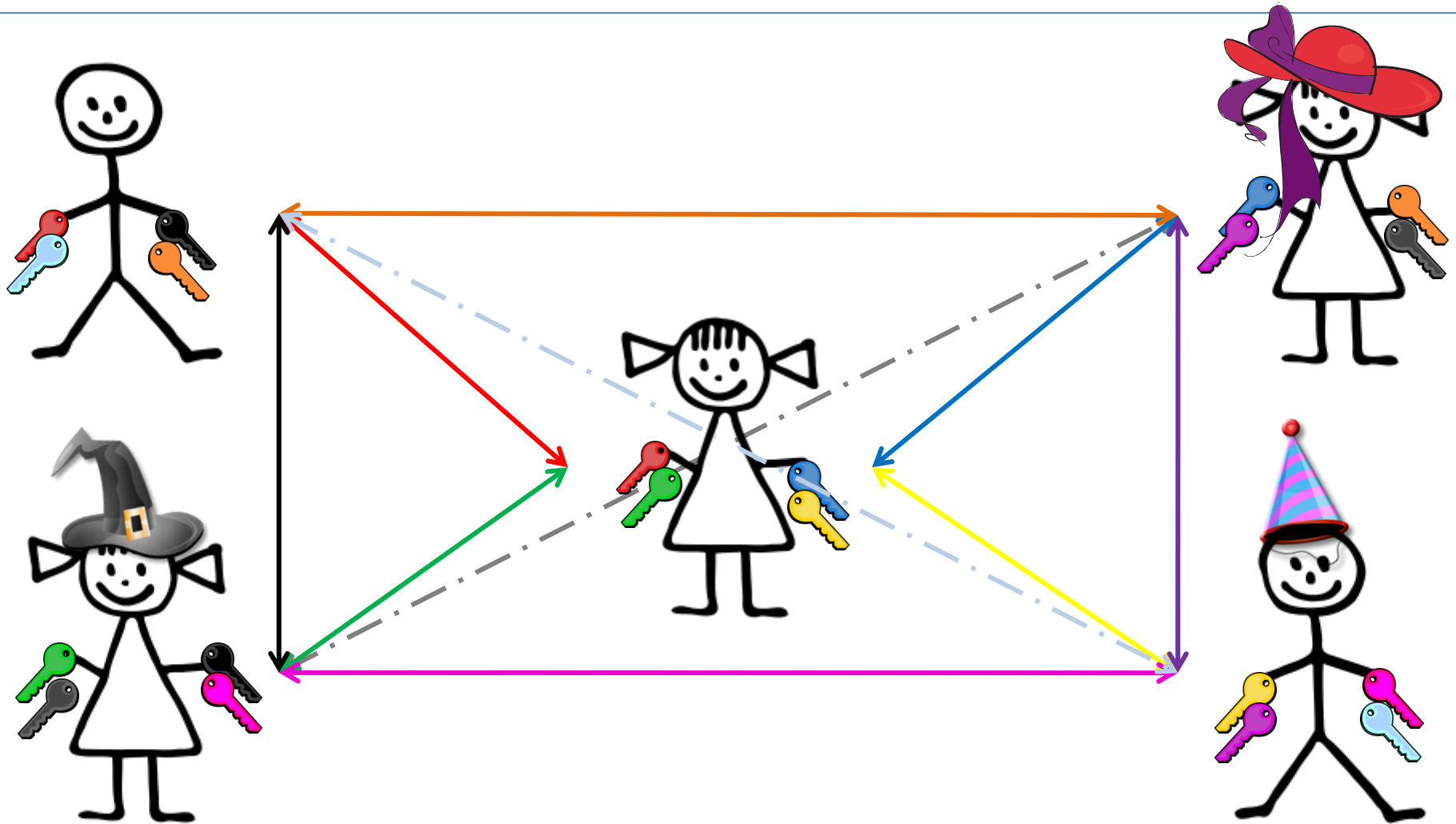
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



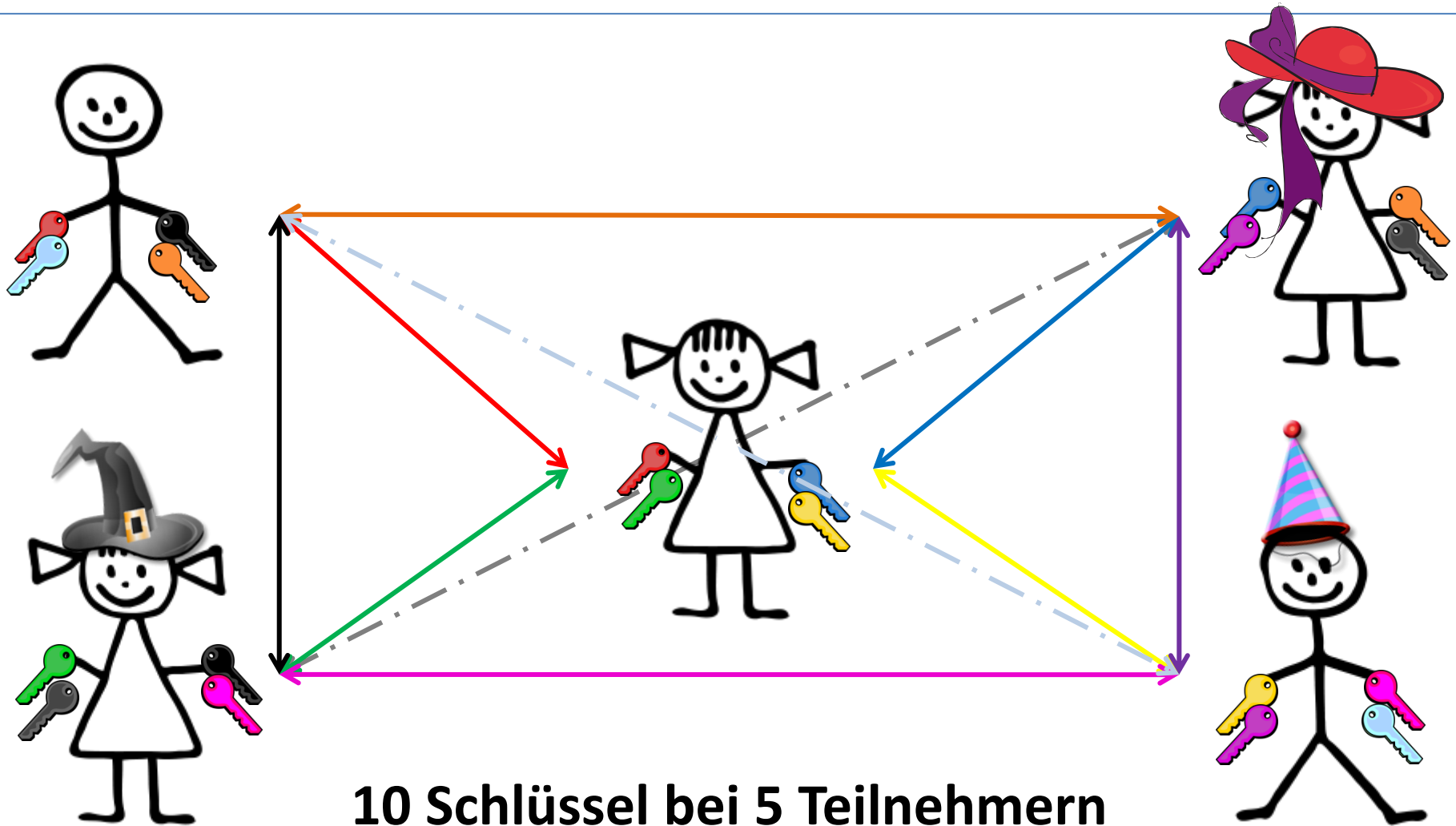
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



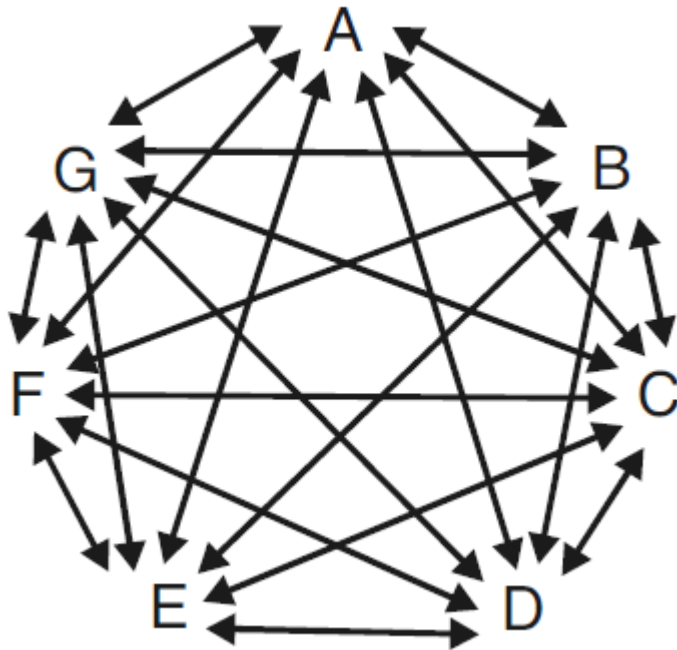
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung

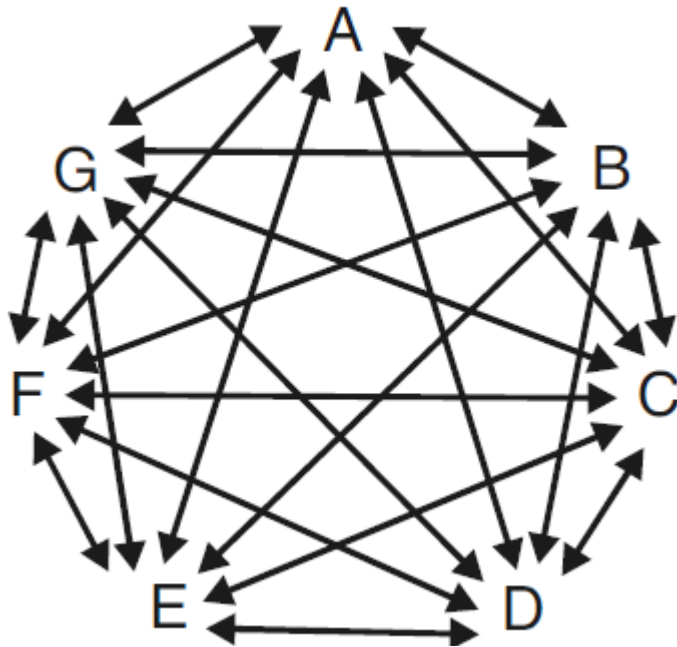


7 Teilnehmer ergeben schon eine enorme Anzahl von Schlüssel

Wie viele Schlüssel benötigt man für die Kommunikation zwischen 1000 Teilnehmer?

4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung



Anzahl der symmetrischen Schlüssel

$$\binom{N}{2} = \frac{N \cdot (N-1)}{2}$$

7 Teilnehmer ergeben schon eine enorme Anzahl von Schlüssel

Wie viele Schlüssel benötigt man für die Kommunikation zwischen 1000 Teilnehmer?

Ca. eine halbe Millionen

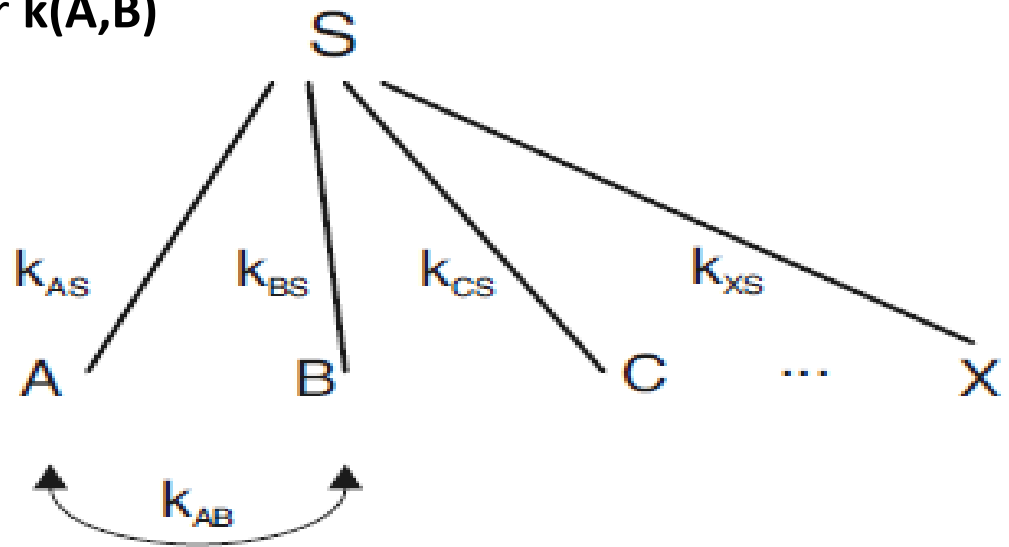
4. Sicherheitsmechanismen

4.1 Symmetrische Verschlüsselung

Problem: Verwaltung von symmetrischen Schlüsseln ist unmöglich handzuhaben

Lösung: Sichere Instanz **S**, erstellt und vergibt Schlüsselpaare erst bei Bedarf (TTP, Trust Third Party)

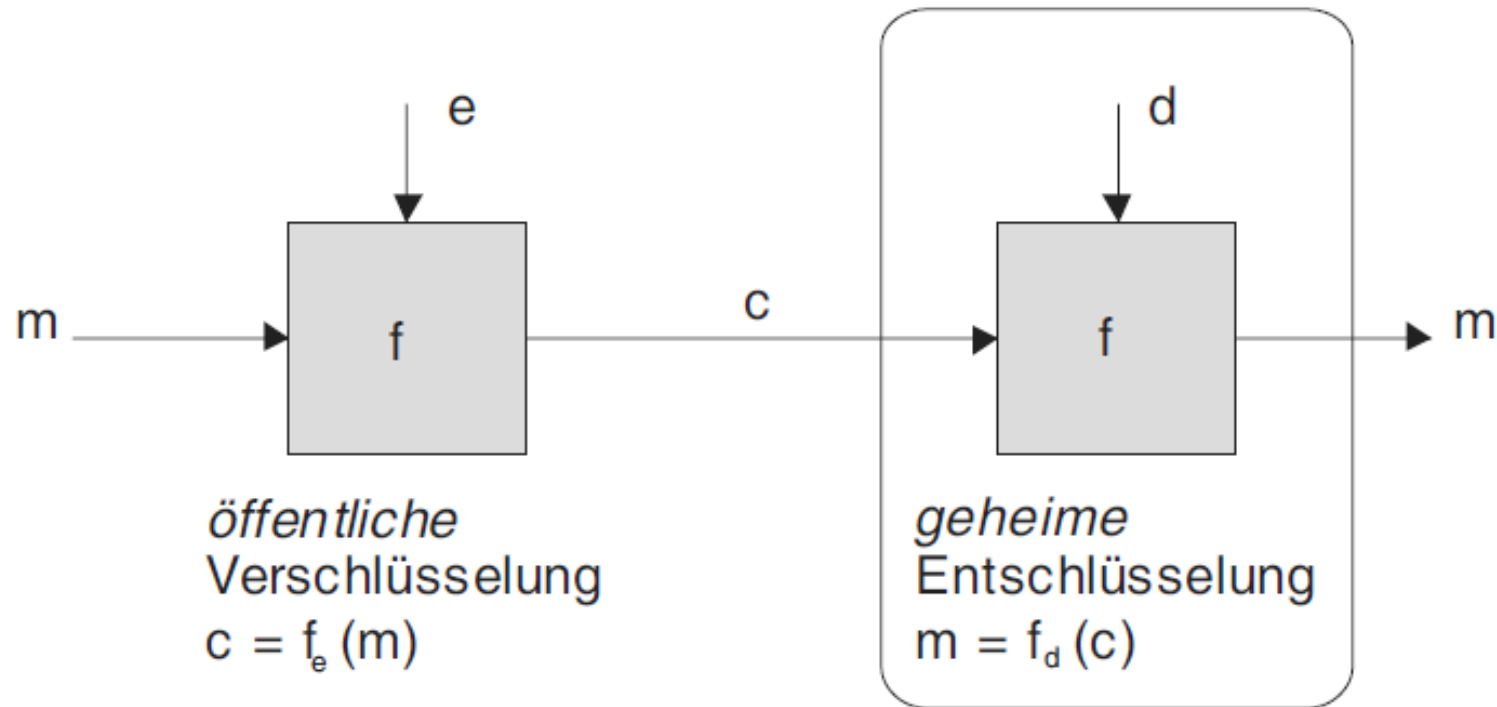
Auf die Initiative von **Alice** mit **Bob** kommunizieren zu wollen, erstellt **S** das Schlüsselpaar **k(A,B)**



1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Kommunikationsszenario
3. Wichtige Begriffe
- 4. Sicherheitsmechanismen**
 1. Symmetrische Verschlüsselung
 - 2. Asymmetrische Verschlüsselung**
 3. Hybride Verschlüsselung
5. Methoden der Kryptoanalyse
6. Quellen

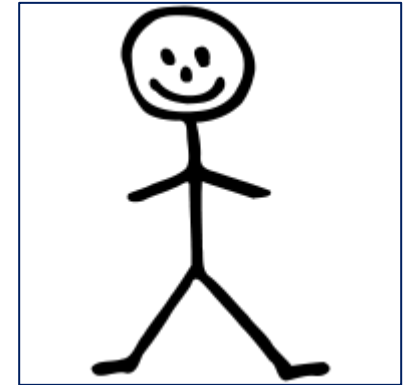
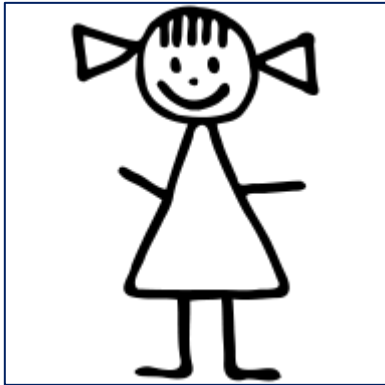
4. Sicherheitsmechanismen

4.2 Asymmetrische Verschlüsselung

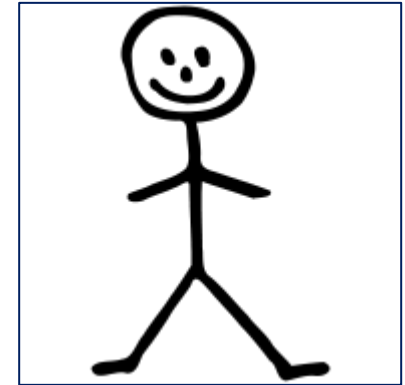
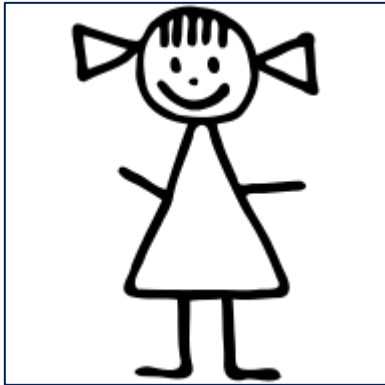


- m: Klartext-Nachricht
- c: Chiffretext-Nachricht
- e: öffentlicher Verschlüsselungs-Schlüssel
- d: privater Entschlüsselungs-Schlüssel
- f: Verschlüsselungs- und Entschlüsselungsfunktion

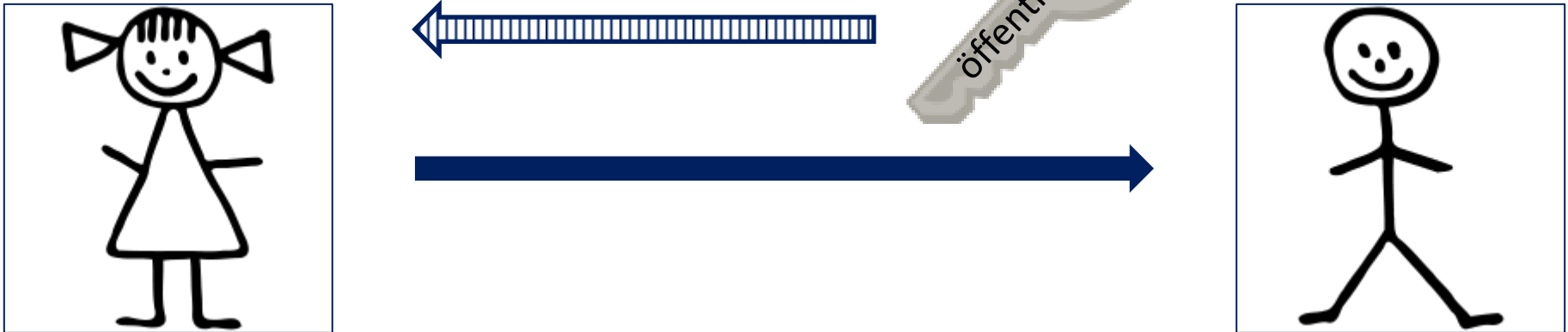
Alice möchte erneut mit Bob kommunizieren und ihm eine Nachricht übermitteln



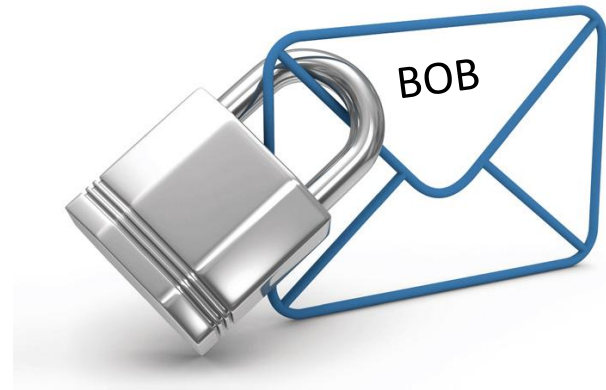
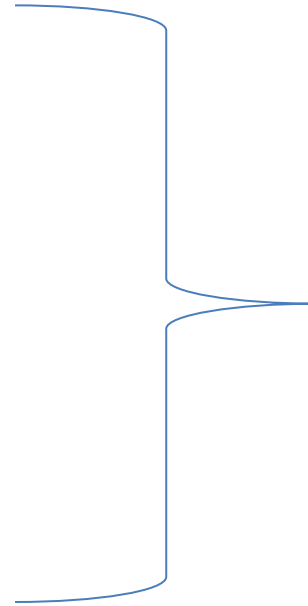
Um die Nachricht verschlüsseln zu können, braucht Alice Bobs
Öffentlichen Schlüssel



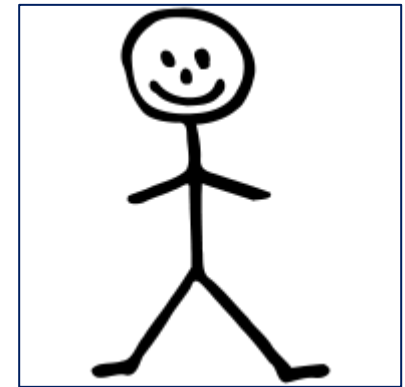
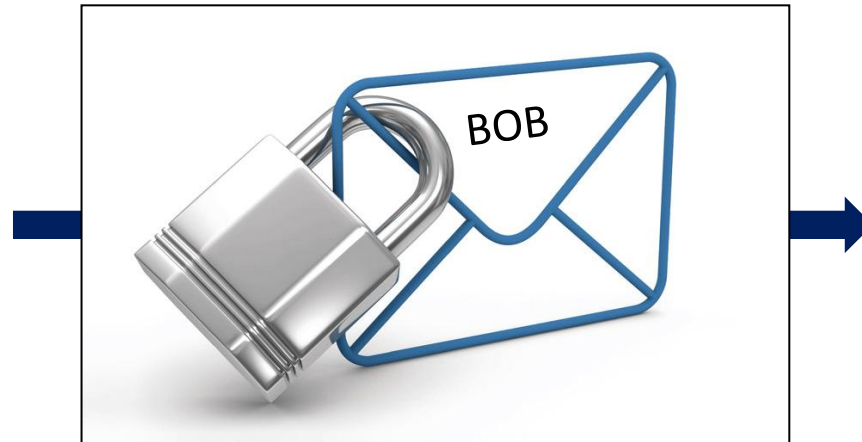
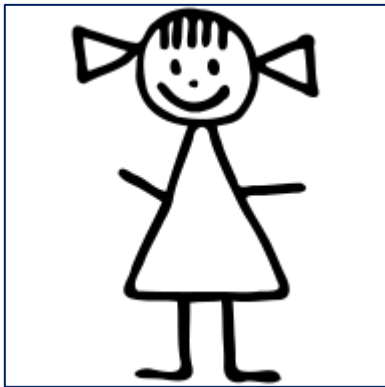
Dafür beschafft sich Alice einfach Bobs öffentlich zugänglichen Schlüssel



Mit Bobs öffentlichem Schlüssel verschlüsselt Alice nun die Nachricht an Bob

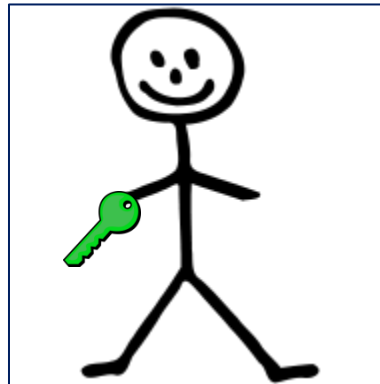


Die verschlüsselte Nachricht wird anschließend einfach an Bob verschickt



Wie kann die Nachricht sicher verschlüsselt sein, wenn jeder Zugang zu Bobs öffentlichen Schlüssel hat?

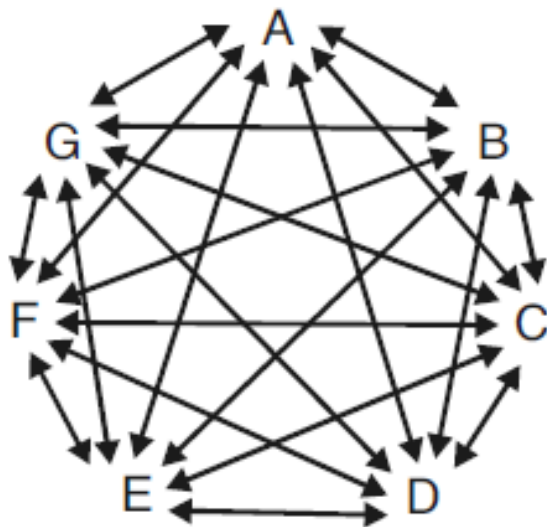
Hier kommt Bobs privater Schlüssel zur Geltung



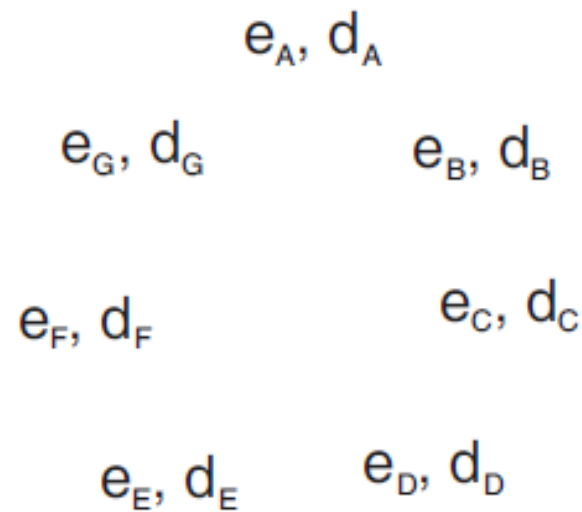
Nur Bobs privater Schlüssel ist in der Lage, die durch seinen öffentlichen Schlüssel verschlüsselte Nachricht zu entschlüsseln



Fazit: Bei der asymmetrischen Verschlüsselung sind deutlich weniger Schlüssel notwendig

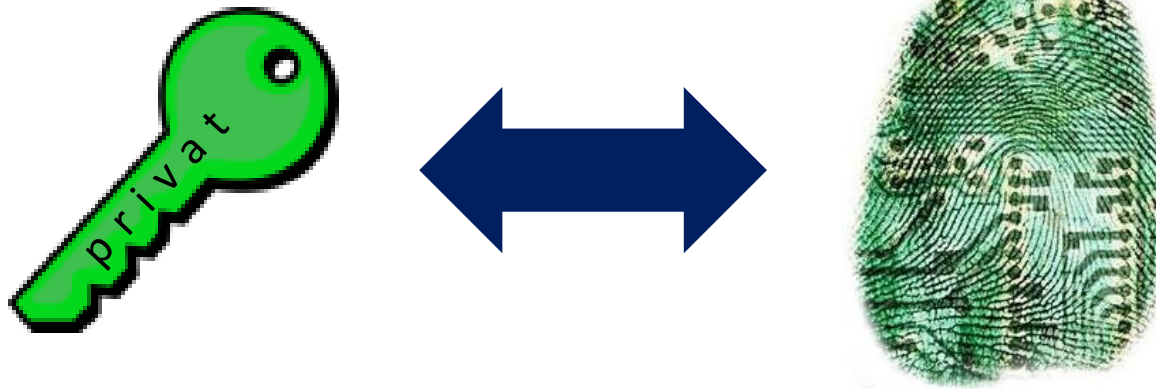


symmetrische Schlüssel



asymmetrische Schlüssel

Der **private Schlüssel** bei asymmetrischer Verschlüsselung bietet weiterhin die Möglichkeit zur Authentifizierung



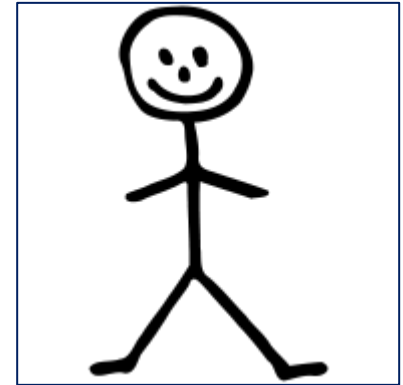
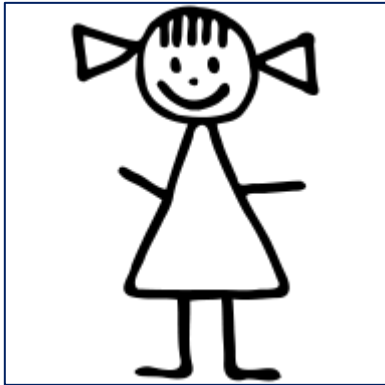
Der private Schlüssel von Bob ist ihm eindeutig zuzuordnen und gleicht daher einem **digitalen Fingerabdruck**

1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Zeitreise durch die Geschichte der Kryptographie ab 19. Jahrhundert
3. Kommunikationsszenario
4. Wichtige Begriffe
- 5. Sicherheitsmechanismen**
 1. Symmetrische Verschlüsselung
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
 - 3. Hybride Verschlüsselung**
6. Methoden der Kryptoanalyse

| | Symmetrisch | Asymmetrisch |
|-------------------|--------------------|---------------------|
| Schlüsselmenge | Groß | Klein |
| Geschwindigkeit | Schnell | Langsam |
| Sicherheit | Gering | Hoch |
| Authentifizierung | Nein | Ja |
| Datenmenge | Groß | Klein |

Hybride Verfahren

Alice möchte erneut mit Bob kommunizieren und ihm eine Nachricht übermitteln, diesmal per **Hybrid-Verschlüsselung**.



4. Sicherheitsmechanismen

4.3 Hybride Verschlüsselung

Für die Verschlüsselung wird ein symmetrischer Schlüssel $k(A,B)$ erzeugt.



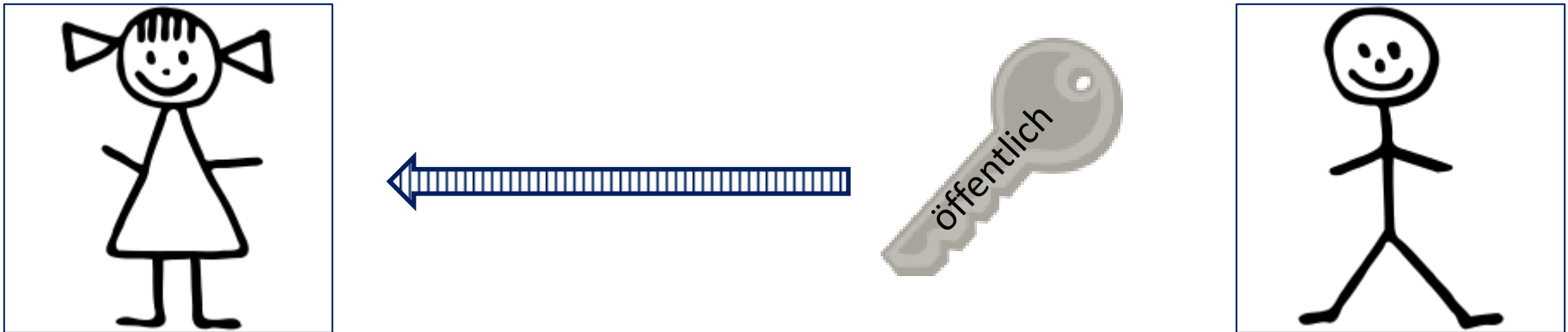
Mit diesem wird die Nachricht m verschlüsselt (**symmetrische Verschlüsselung**)



4. Sicherheitsmechanismen

4.3 Hybride Verschlüsselung

Jetzt beschafft sich Alice wieder den öffentlichen Schlüssel von Bob, wie bei der asymmetrischen Verschlüsselung



4. Sicherheitsmechanismen

4.3 Hybride Verschlüsselung

Mit dem öffentlichen Schlüssel von Bob verschlüsselt Alice nun den symmetrischen Schlüssel $k(A,B)$



4. Sicherheitsmechanismen

4.3 Hybride Verschlüsselung

Jetzt werde der verschlüsselte symmetrische Schlüssel $k(A,B)$ und die mittels $k(A,B)$ verschlüsselte Nachricht m versendet



Zuerst entschlüsselt Bob mithilfe seines privaten Schlüssels den verschlüsselten symmetrischen Schlüssel $k(A,B)$



Anschließend entschlüsselt er mithilfe des Schlüssels $k(A,B)$ die Nachricht m



Das Hybride Verschlüsselungsverfahren kombiniert die Vorteile der symmetrischen und asymmetrischen Verfahren und vereint sie in einem

- Sicheren
- Schnellen
- Große Daten umfassenden

Kryptosystem.

Hybride Verfahren werden vor Allem im **E-Mail-Verkehr** genutzt.

1. Kerckhoff'sches Prinzip
2. Zeitreise durch die Geschichte der Kryptographie ab 19. Jahrhundert
3. Kommunikationsszenario
4. Wichtige Begriffe
5. Sicherheitsmechanismen
 1. Symmetrische Verschlüsselung
 2. Asymmetrische Verschlüsselung
 3. Hybride Verschlüsselung
6. Methoden der Kryptoanalyse

5. Kryptoanalyse

Analyse von Verschlüsselungsverfahren mit dem Ziel das System zu entschlüsseln

Freundliche Kryptoanalyse:
Überprüfung der Sicherheit des Kryptosystems

Feindliche Kryptoanalyse:
Versuch einer unbefugten Entschlüsselung

Brute Force Angriff / Holzhammermethode / Vollständige Suche

ALLE Schlüssel werden systematisch nach Wahrscheinlichkeit ausprobiert.

Heutige Rechner können Millionen verschiedene Schlüssel pro Sekunde eingeben

Wie lange braucht ein Rechner heutzutage um einen Schlüssel zu entschlüsseln?

5. Methoden der Kryptoanalyse

5.1 Brute Force Angriff

Es kommt auf die Schlüssellänge an, die in Bits angegeben wird.

Caesar-Chiffre:

DES:

AES:

5. Methoden der Kryptoanalyse

5.1 Brute Force Angriff

Es kommt auf die Schlüssellänge an, die in Bits angegeben wird.

Caesar-Chiffre: 26 Schlüssel
 ca. 5 bit

DES: $2^{56} = 72.057.594.037.927.936$ Schlüssel
 56 bit

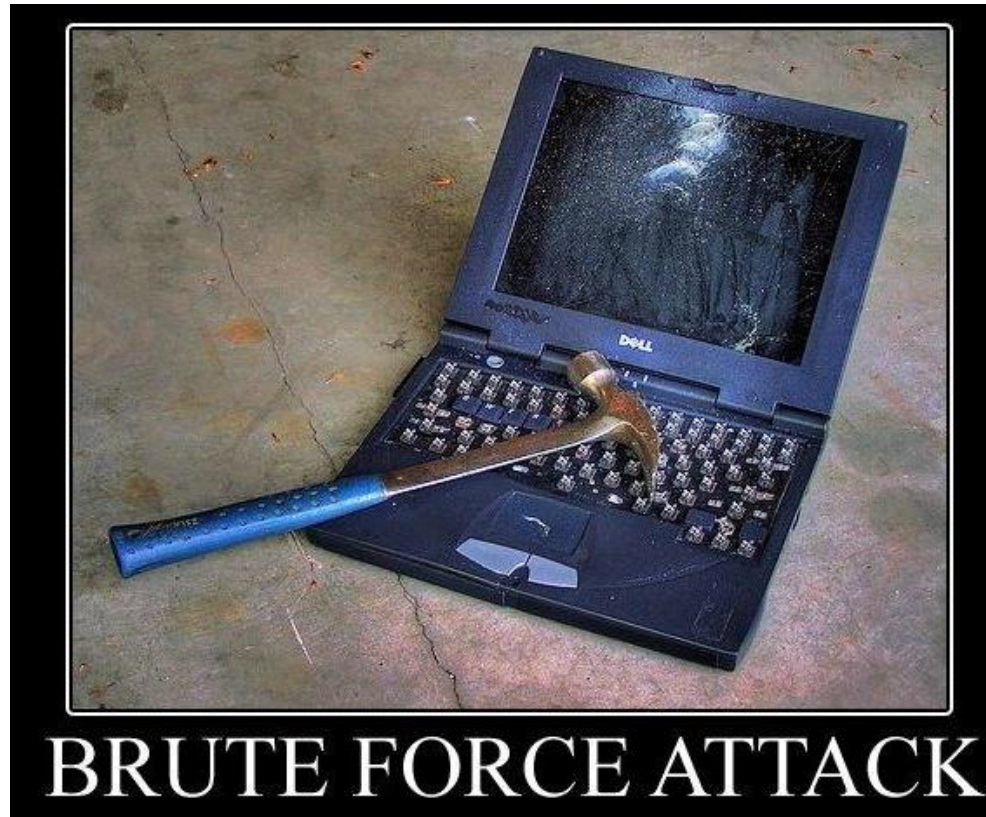
AES: $2^{256} =$
115.792.089.237.316.195.423.570.985.008.687.907.853.269.984.665.640.564.039.457.584.007.913.129.639.936
 256 bit

Man braucht Millionen Jahre um einen 256 Bit Schlüssel zu knacken

5. Methoden der Kryptoanalyse

5.1 Brute Force Angriff

So sollte man es nicht machen

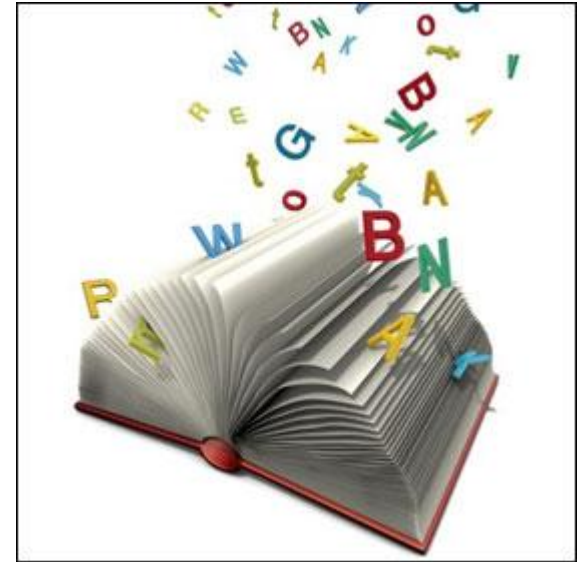


Wörterbuchangriff

ALLE Passwörter werden systematisch nach Wahrscheinlichkeit ausprobiert.

Heutige Rechner können Millionen verschiedene Schlüssel pro Sekunde eingeben

Alle Wörter einer Sprache werden innerhalb von einer Sekunde getestet

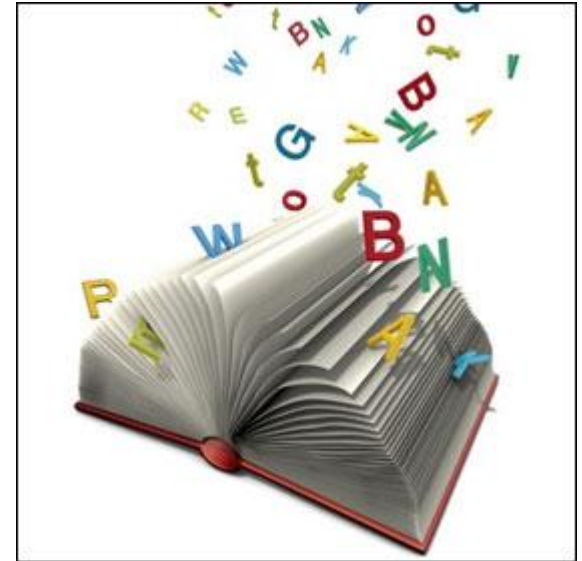


Wörterbuchangriff

Ein Kennwort was aus einem Wort einer Sprache besteht ist daher sehr unsicher

Schutz vor Angriff:

- Sinnlose Buchstabenfolge
- Sätze
- Buchstaben und Zahlen gemischt

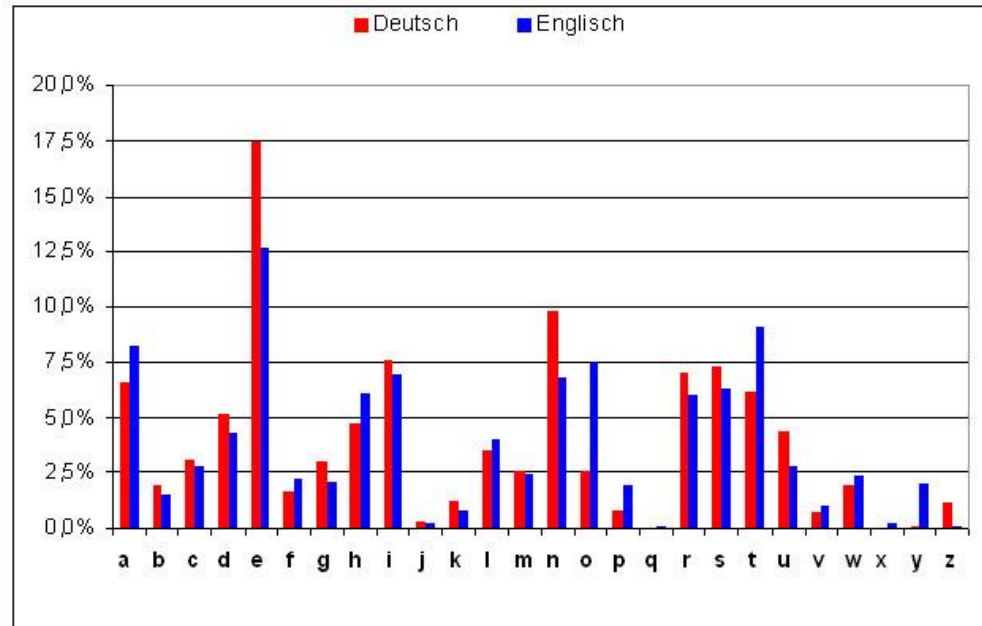
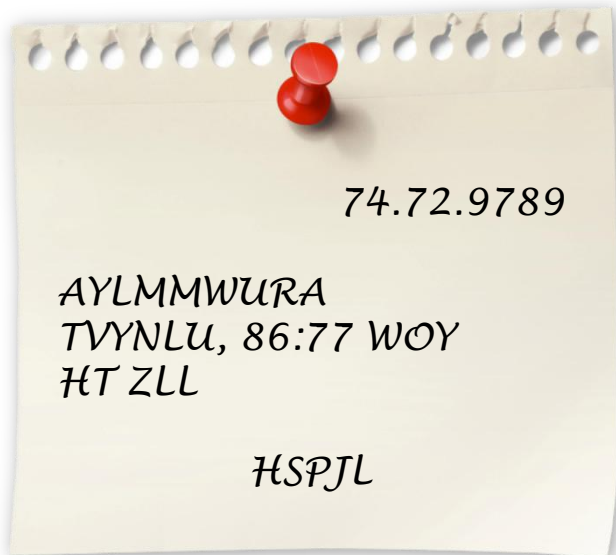


5. Methoden der Kryptoanalyse

5.3 cipher text only

Cipher text only

Angreifer verfügt über den Geheimtext (cipher text)



Chosen cipher text

Der Angreifer hat temporär die Möglichkeit, Geheimtexte seiner Wahl zu entschlüsseln

Chosen plain text

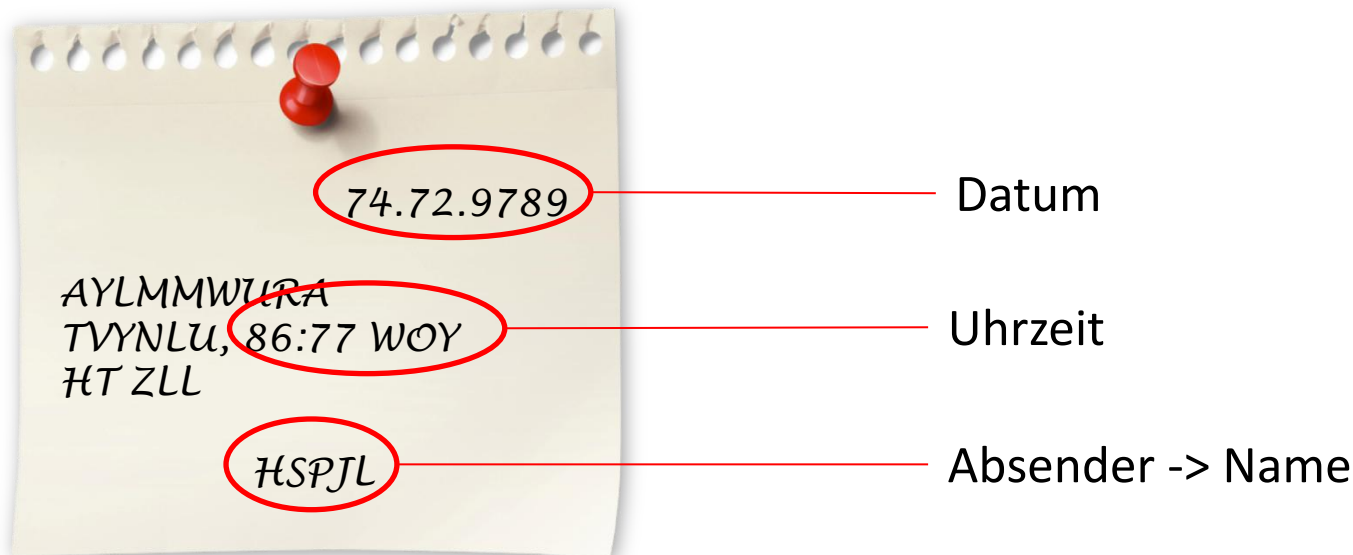
Der Angreifer kann die zu verschlüsselnden Klartexte frei wählen und hat Zugang zu den entsprechenden Geheimtexten.

5. Methoden der Kryptoanalyse

5.5 known plain text

Known plain text

Aus Kenntnis (oder Vermutung) über einen Teil des Klartexts wird versucht Informationen über den Schlüssel zu gewinnen



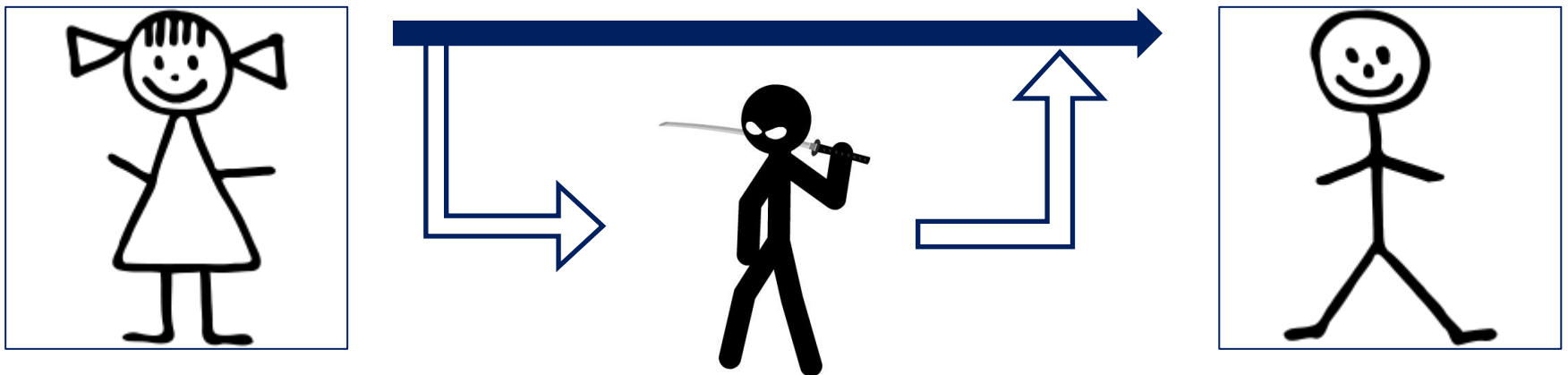
Seitenkanalattacke

Der Angreifer versucht, außer dem Klartext, dem Chifftrat oder dem Schlüssel zunächst **auch andere Daten** zu erfassen und daraus Informationen über den verwendeten Algorithmus und Schlüssel zu gewinnen

- Dauer der Verschlüsselung
- zeitliche Verlauf des Stromverbrauchs eines Chips
- Berechnungsfehler aufgrund extremer Umgebungsbedingungen

Man-in-the-middle-Angriff

Mallory (der Angreifer) befindet sich zwischen Alice und Bob und kann alle Nachrichten mithören und sogar verändern oder neue Nachrichten einfügen

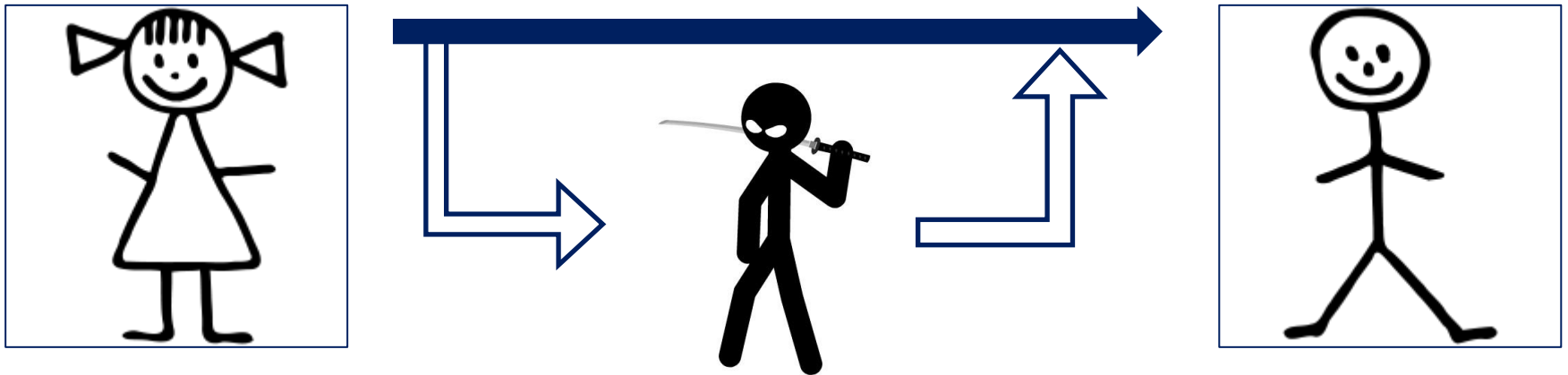


5. Methoden der Kryptoanalyse

5.7 Man in the middle attack

Man-in-the-middle-Angriff

Schutz: durch sicher verschlüsselte Nachrichten



6. Quellen

- www.wikipedia.de
- <http://www.staff.uni-mainz.de/pommeren/DSVorlesung/KryptoBasis/KryptAnal.html>
- www.kryptowissen.de
- <http://ddi.cs.uni-potsdam.de/Lehre/e-commerce/elBez2-5/page05.html>
- Kryptographie und IT Sicherheit; Vieweg + Teubner Verlag; 2008

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit

Haben Sie noch Fragen?

Möchten Sie die eine oder andere Folie nochmal betrachten?

Falls Ihnen doch noch Fragen einfallen:

Deniz Bilen

wing9197@stud.fh-wedel.de

denizbilen@gmx.de

Vielen Danke für Ihre Aufmerksamkeit