

Vorlesung Kryptographie

Teil 2

Dr. Jan Vorbrüggen

Übersicht

- Teil 1

- (Nicht-) Ziele
- Steganographie vs. Kryptographie
- Historie
- Annahmen
- Diffie-Hellman
- Angriffe

- Teil 2

- Symmetrische Verfahren
- Asymmetrische Verfahren
- Hashverfahren
- Alles zusammen: elektronische Signatur
- Rechtliche Aspekte
- Standards
- Komplexe Anwendungen
- So bitte nicht!

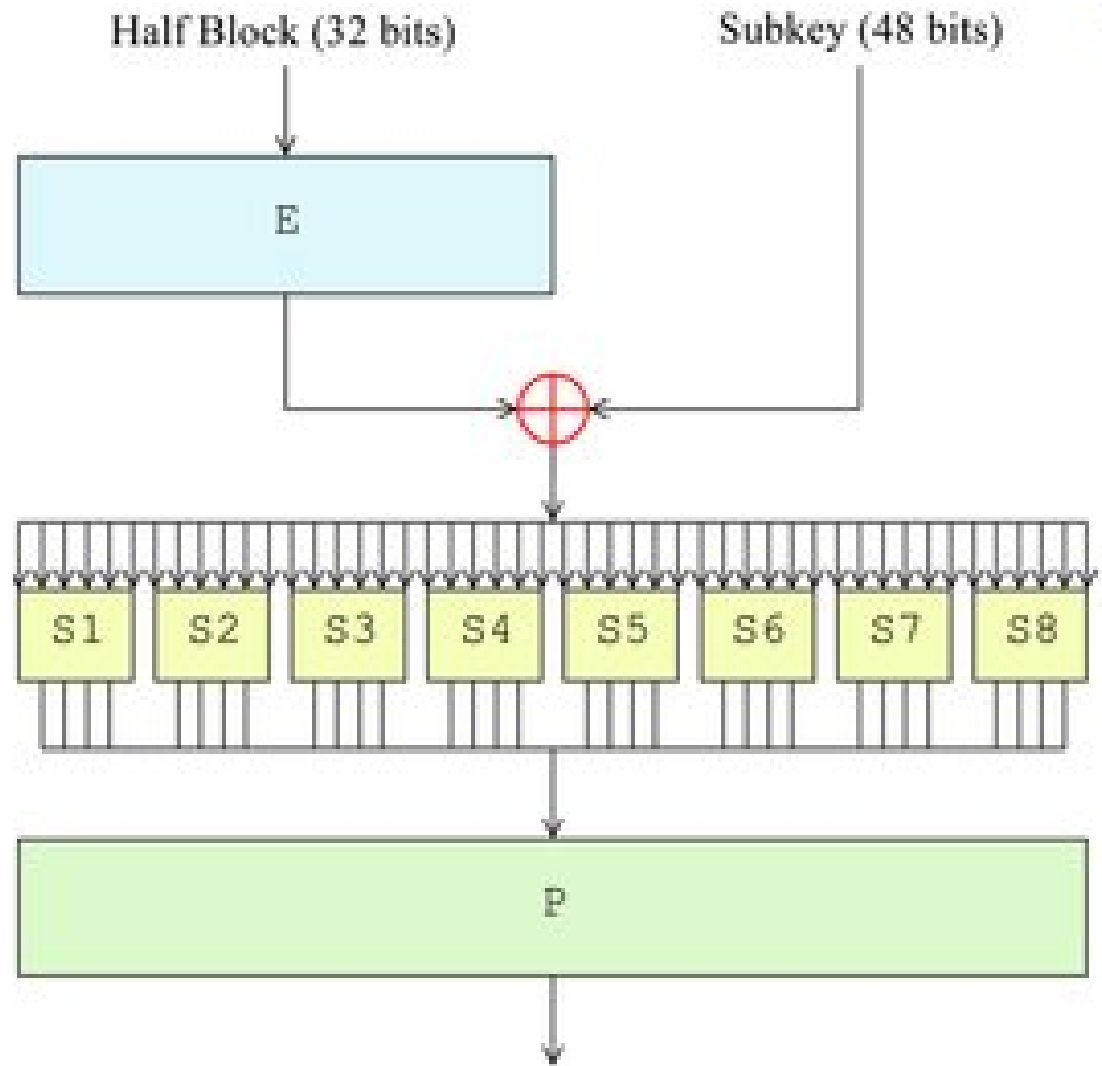
Symmetrische Verfahren

- Ziel: Sicherstellung der Vertraulichkeit
- Eigenschaften
 - Ein gemeinsamer Schlüssel für Ver- und Entschlüsselung
 - Sicherheit beruht auf Unkenntnis des Schlüssels
 - Schutz insbesondere vor Klartext-Angriffen und differentieller Kryptoanalyse

Vor- und Nachteile

- Vorteile
 - schnell
 - ca. 1000mal im Vergleich zu RSA
 - „wire speed“
 - Implementierung in Hardware möglich
 - block- oder strom-orientiert
- Nachteile
 - Schlüssel-Erzeugung
 - Schlüssel-Austausch

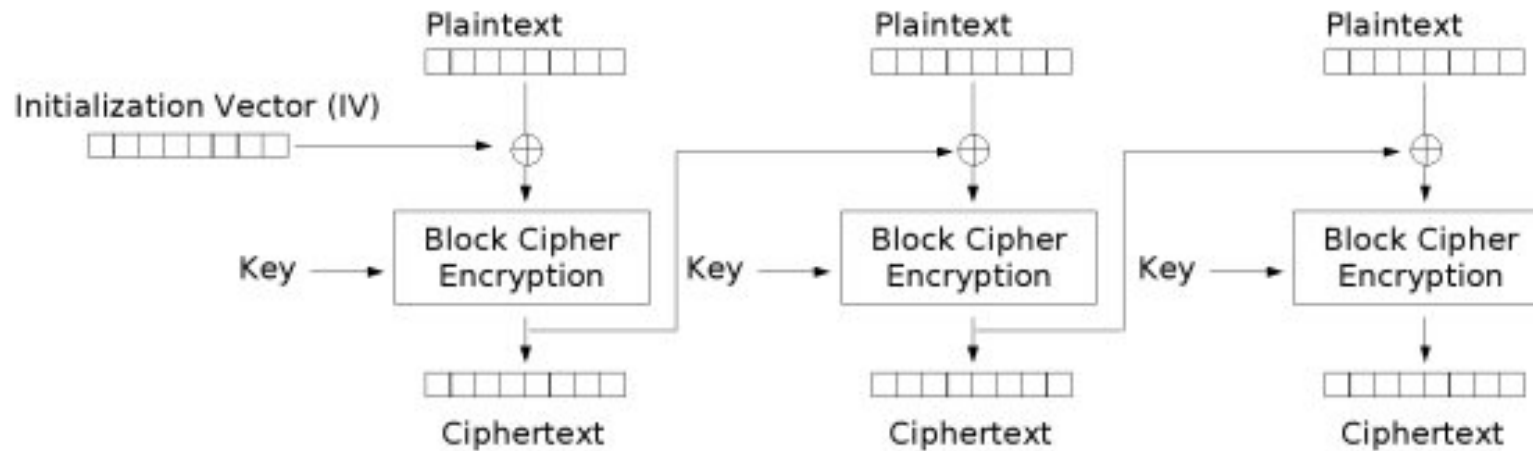
Operationen am Beispiel DES



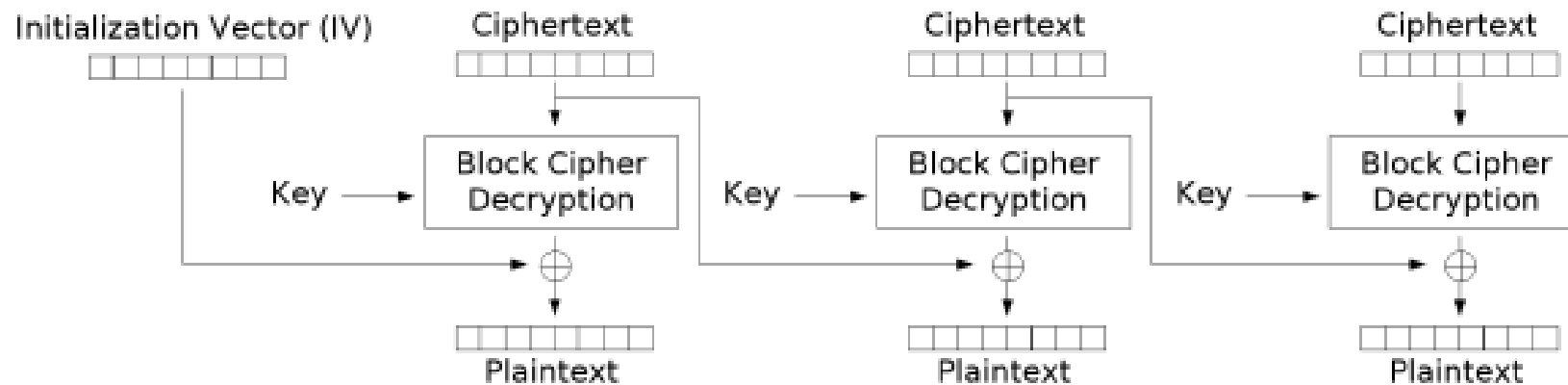
Klassen von sym. Chiffren

- Blockchiffren
 - Eine Dateneinheit wird verschlüsselt
 - Eine Dateneinheit ist typischerweise 128 bit, unabhängig von der Schlüssellänge
 - Damit ist Chiffre eine Bijektion aus der Menge der $2^{128}!$ möglichen Permutationen
 - \Rightarrow Der Schlüssel sollte mindestens 128 bit sein
- Stromchiffren
 - wenn Datenmenge unbekannt und variabel
 - z.B.: RC4 in WiFi, A5/1 und A5/2 bei GSM

CBC – cipher block chaining



Cipher Block Chaining (CBC) mode encryption



Cipher Block Chaining (CBC) mode decryption

Beispiele

- DES – digital encryption standard, 1976
 - 64 bit Blocklänge
 - 56 bit Schlüssellänge
- Triple DES
 - Effektive Schlüssellänge 112 bit
- AES – advanced encryption standard
 - Nach 5 Jahren Evaluierung 2001 standardisiert
 - 128 bit Blocklänge
 - 128, 192, 256 bit Schlüssellänge
 - Multiplikative Inverse über $GF(2^8)$

Asymmetrische Verfahren

- Grundidee:
 - Verschlüsselung und Entschlüsselung benötigen verschiedene Schlüssel
 - Der eine Schlüssel kann aus dem anderen errechnet werden...
 - ...aber nicht umgekehrt!
- Mögliche Grundlagen:
 - Faktorisierung großer Zahlen: RSA
 - diskreter Logarithmus: ECC
 - *elliptic curve cryptography*

Eigenschaften

- RSA
 - etabliert, gut untersucht
 - standardisiert, viele Implementierungen
 - langsam
 - Schlüssellängen 1024, 2048 Bit und mehr
- ECC
 - nicht so etabliert, recht gut untersucht
 - gerade standardisiert, nicht so viele Impl.
 - schneller als RSA – Faktor 3-5
 - Schlüssellängen 160-384 Bit
 - *nonce* erforderlich

Anwendungsszenarien

- Elektronische Signatur:
 - Verschlüsselung mit dem privaten Schlüssel,
Entschlüsselung mit dem öffentlichen Schlüssel
- Verschlüsselung an Empfänger
 - Verschlüsselung mit dem öffentlichen Schlüssel,
Entschlüsselung mit privaten dem Schlüssel

Zur Erinnerung: Ziele von Kryptographie

- Vertraulichkeit / confidentiality
- Änderungsschutz / integrity
- Fälschungsschutz / authenticity

- Nicht-Abstreitbarkeit / non-repudiation
- Erneuerbarkeit / renewability

Ein Beispiel

- Sie möchten einen vertraulichen Brief per e-mail versenden
- Nur der Empfänger soll ihn lesen können
 - Vertraulichkeit bei Übertragung *und* Speicherung
- Der Empfänger soll die Nachricht Ihnen eindeutig zuordnen können
- Übertragungsfehler sollen erkannt werden
- PKI o.ä. wird vorausgesetzt
- Einfache und optimierte Varianten erwünscht

Das entwickeln wir jetzt an der Tafel

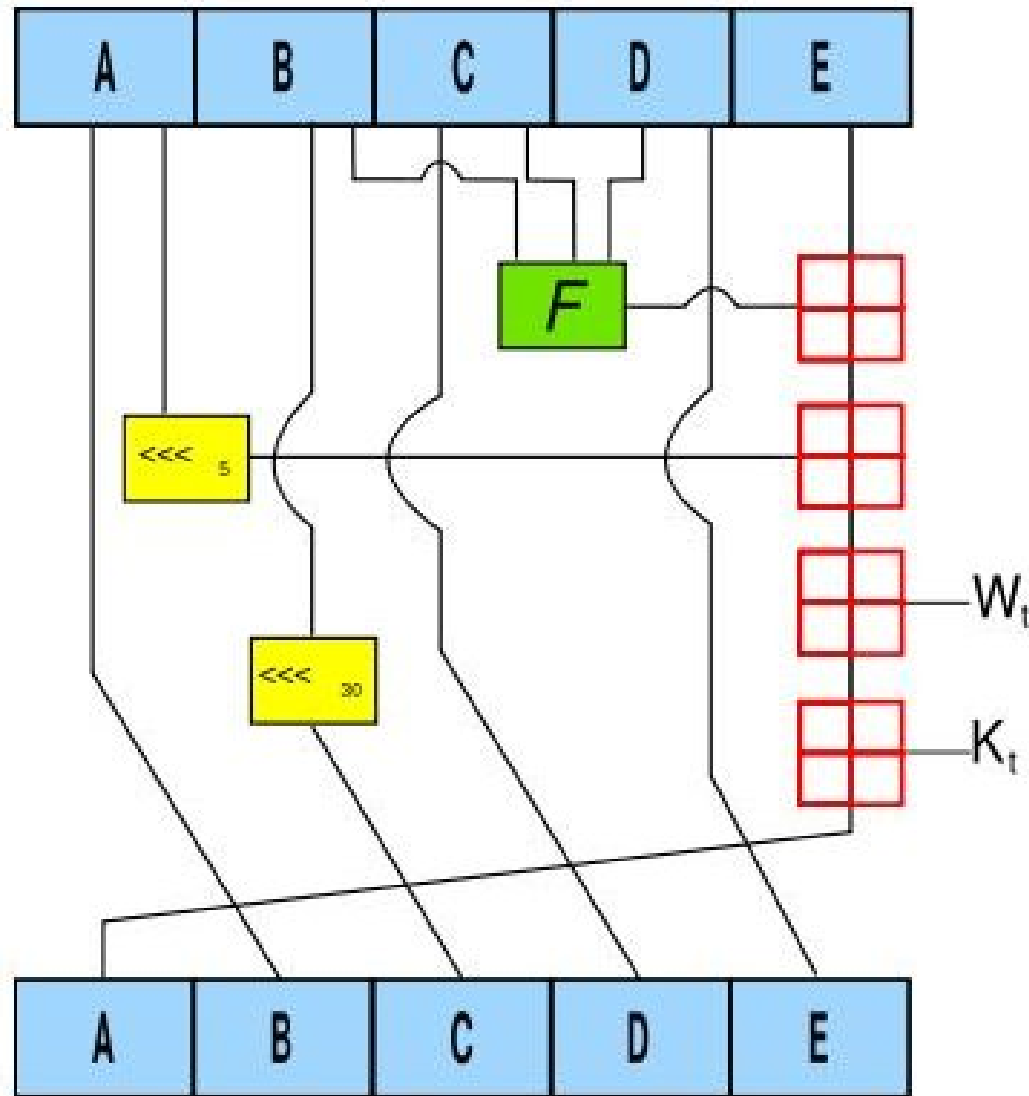
Kryptographische Hashverfahren

- Zweck: Reduziere beliebige Menge an Daten auf eine feste Menge mit folgenden Eigenschaften:
 - leicht zu berechnen
 - schwierig zu invertieren
 - schwierig, Änderung der Daten ohne Änderung des Hashwertes zu erreichen
 - Kollisionsfrei
- Deterministisch, d.h. benötigt keinen Schlüssel
- Synonyme: Hashwert, *(message) digest*

Beispiel – SHA-1

| | | |
|-------------------------------------|-----------------------------|--|
| Fox | cryptographic hash function | DFCD 3454 BBEA 788A 751A 696C 24D9 7009 CA99 2D17 |
| The red fox jumps over the blue dog | cryptographic hash function | 0086 46BB FB7D CBE2 823C ACC7 6CD1 90B1 EE6E 3ABC |
| The red fox jumps over the blue dog | cryptographic hash function | 8FD8 7558 7851 4F32 D1C6 76B1 79A9 ODA4 AEFE 4819 |
| The red fox jumps oevr the blue dog | cryptographic hash function | FCD3 7FDB 5AF2 C6FF 915F D401 COA9 7D9A 46AF FB45 |
| The red fox jumps oer the blue dog | cryptographic hash function | 8ACA D682 D588 4C75 4BF4 1799 7D88 BCF8 92B9 6A6C |

Was macht ein Hash „inside“?



Anwendungen

- Integrität von Nachrichten
- Identifikation von Dateien
- Speicherung und Prüfung von Passwörtern
- Erzeugung von Pseudozufallszahlen

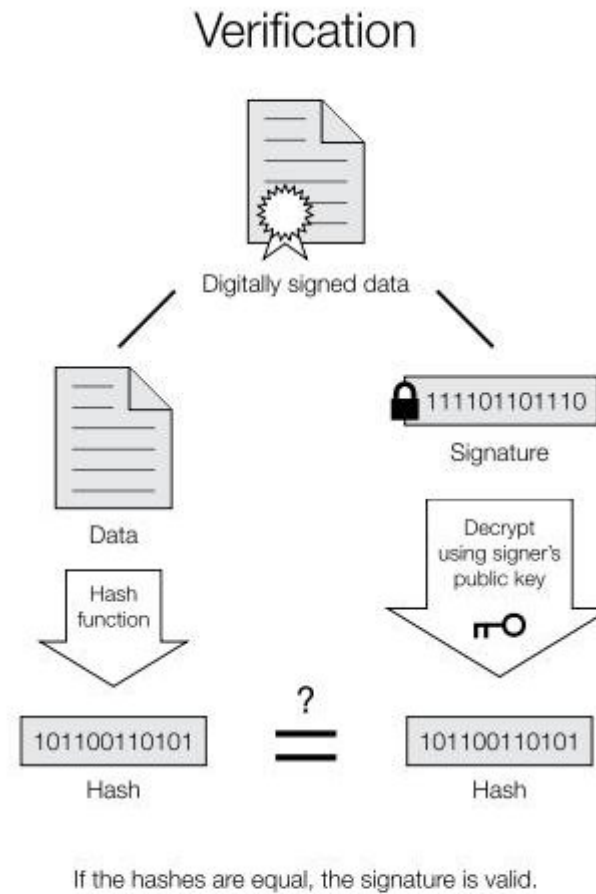
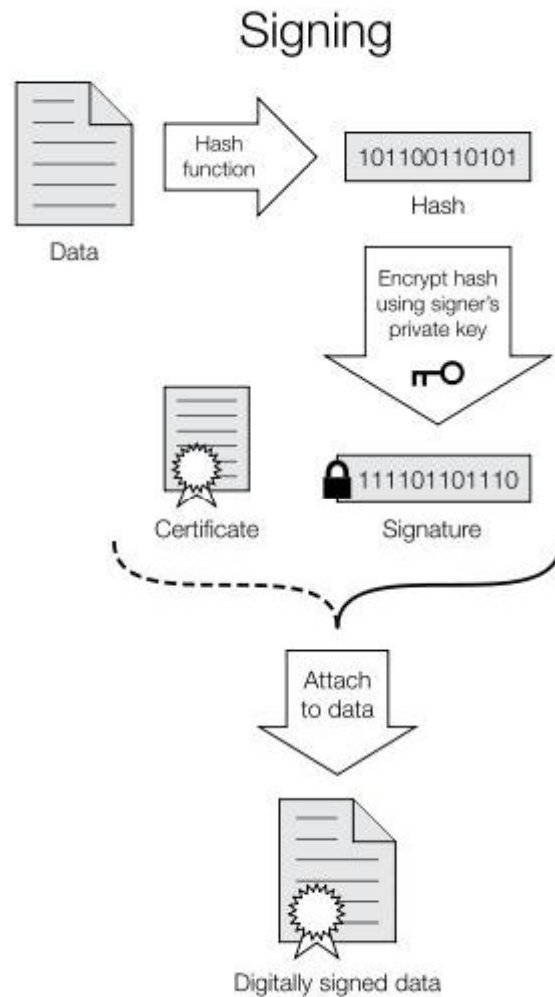
Bekannte Algorithmen

- MD5 (Rivest, 1991): 128 bit, kompromittiert
- RIPEMD-160 (KUL, 1996): 160 bit
- SHA-1 (NSA, 1995): 160 bit, Schwächen identifiziert
- SHA-256 (NSA, 2000): 256 bit
- SHA-512: gleiche Familie wie SHA-256

Alles zusammen: die elektronische Signatur

- Ziel: ersetze die Unterschrift des Ausstellers unter ein Dokument
 - Integrität
 - Authentizität
 - Nicht-Abstreitbarkeit
- Kein Ziel: Vertraulichkeit

Ablauf



Komponenten

- kryptographische Hashfunktion
- asymmetrische Verschlüsselung
- *Zertifikat* mit öffentlichem Schlüssel
- asymmetrische Entschlüsselung
- PKI – *public key infrastructure*:
 - Zertifikatskette
 - „certificate authority“ – CA
 - Wurzel-Zertifikat

Probleme und Schwächen

- Wurzel-Zertifikate
- Gesperrte Zertifikate
- Speicher für den privaten Schlüssel
- *WYSIWYS: what you see is what you sign*
 - Was ist die Semantik der signierten Bits?
 - Wie kann ich der Darstellung auf meinem Bildschirm vertrauen?

Zeitstempel

- Ein elektronische Signatur hat keine zeitliche Lokalisierung
- Daher wird sie ungültig, wenn das zu Grunde liegende Zertifikat ungültig wird
- Lösung:
 - verlässliche Zeitangabe mit in Signatur aufnehmen
 - \Rightarrow Zeitstempeldienst, in DE von Timeproof

Rechtliche Aspekte

- Darf ich überhaupt verschlüsseln?
- Darf ich mit Verschlüsselung handeln?
 - ITAR, ...
- Welche Rechtsposition haben verschlüsselte Daten?

Elektronische Signatur

- Signaturgesetz (SigG) und –verordnung (SigV)
- Entsprechende EU-Richtlinie
- Definieren
 - einfache
 - fortgeschrittene
 - qualifizierteelektronische Signatur

Rechtsposition der elektronischen Signatur

- Eine qualifizierte elektronische Signatur ist für alle Rechtsgeschäfte der handschriftlichen Signatur gleichgestellt. (BGB)
- Elektronische Rechnungen müssen mit einer qualifizierten elektronischen Signatur versehen werden – UStG, AO

Standards

- ISO / CEN / DIN
 - international / europäisch / deutsch
 - Genf / Brüssel / Berlin
- ITU-T / CCITT
 - Telekom-Industrie, international
 - Xnnn-Standards, z.B. X.400, X.509
 - ASN.1, H.264 (Video-Komp.), T.xx (Fax), ...
- IETF – Internet Engineering Task Force
 - RFC – *Request for Comment*
- PKCS – Public Key Security Standards
 - Industriestandard von RSA Data Security Corp.
 - wird abgelöst, z.B. PKCS #11 \Rightarrow CMS (IETF)

Komplexe Anwendungen

- SSL v3 / TLS v1
 - Industriestandard von Netscape / IETF-Draft
 - „secure sockets layer“ / „transport layer security“
 - Ende-zu-Ende-Verschlüsselung / App-Ebene
- Eigenschaften
 - Verhandlung der gemeinsamen Fähigkeiten
 - Authentisierung: Server, Client möglich
 - *confidentiality* und *integrity* der Daten
 - Schutz vor man-in-the-middle, replay-Angriff

Ablauf einer SSL-Verbindung

- *peer-to-peer negotiation* der Algorithmen – „*handshake*“
- Authentisierung
- Schlüsselerzeugung und -austausch
- Datenaustausch
 - symmetrisch verschlüsselt
 - einzeln authentisiert
- Definiertes Ende der Transaktion

IPSec / IKE

- Analog zu TLS, aber auf Netzwerkebene
- Anwendungsbereiche:
 - Virtuelles Intranet (gateway-to-gateway)
 - VPN (client-to-gateway)
- Details s. Wikipedia-EN

So bitte nicht!

- SSL v2
- WEP
- X.509 v3

SSL v2

- Unzureichender Schutz vor *MitM*-Angriff
 - kein Schutz der initialen Vereinbarung
- Verschlüsselung und MAC nutzen den gleichen Schlüssel
- Schwache symmetrische Chiffren u. MACs
- TCP FIN und Verbindungsende auf SSL-Ebene identisch

WEP

- Erster Versuch, WLAN gegen Abhören abzusichern
- Wesentliche Fehler:
 - Schlüsselraum zu klein \Rightarrow *brute-force*-Angriff
 - Implementierung zu naiv \Rightarrow *plain-text*-Angriff
- Details s. Wikipedia-EN/-DE

X.509 v3

- Legt Struktur von Zertifikaten (PKI) fest
- Ungenaue Definition von Feldern etc.
 - mangelnde Interoperabilität
- Semantik nicht ausreichend definiert
 - unklare Definition der Einsatzbereiche
 - damit unklare rechtliche Einschätzung
 - Beispiele:
 - X400-Namensfelder
 - Attribute