

# *Systeme II*



Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

**Christian Schindelhauer**

Sommersemester 2006

20. Vorlesung

13.07.2006

**[schindel@informatik.uni-freiburg.de](mailto:schindel@informatik.uni-freiburg.de)**



# Sicherheit in Rechnernetzwerken

---

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

---

- **Spielt eine Rolle in den Schichten**
  - Bitübertragungsschicht
  - Sicherungsschicht
  - Vermittlungsschicht
  - Transportschicht
  - Anwendungsschicht
- **Was ist eine Bedrohung (oder ein Angriff)**
- **Welche Methoden gibt es**
  - Kryptographie
- **Wie wehrt man Angriffe ab?**
  - Beispiel: Firewalls



# Was ist eine Bedrohung

---

## ➤ Definition:

- Eine Bedrohung eines Rechner-Netzwerks ist jedes mögliche Ereignis oder eine Folge von Aktionen, welches zu einer Verletzung von Sicherheitszielen führen kann
- Die Realisierung einer Bedrohung ist ein Angriff

## ➤ Beispiel:

- Ein Hacker erhält Zugang zu einem geschlossenen Netzwerk
- Veröffentlichung von durch laufenden E-Mails
- Fremder Zugriff zu einem Online-Bank-Konto
- Ein Hacker bringt ein System zum Absturz
- Jemand agiert unautorisiert im Namen anderer (Identity Theft)



# Sicherheitsziele

---

## ➤ Vertraulichkeit:

- Übertragene oder gespeicherte Daten können nur vom vorbestimmten Publikum gelesen oder geschrieben werden
- Vertraulichkeit der Identität der Teilnehmer: Anonymität

## ➤ Datenintegrität

- Veränderungen von Daten sollten entdeckt werden
- Der Autor von Daten sollte erkennbar sein

## ➤ Verantwortlichkeit

- Jedem Kommunikationsereignis muss ein Verursacher zugeordnet werden können

## ➤ Verfügbarkeit

- Dienste sollten verfügbar sein und korrekt arbeiten

## ➤ Zugriffskontrolle

- Dienste und Informationen sollten nur autorisierten Benutzern zugänglich sein



# Angriffe

- **Maskierung (Masquerade)**
  - Jemand gibt sich als anderer aus
- **Abhören (Eavesdropping)**
  - Jemand liest Information, die nicht für ihn bestimmt ist
- **Zugriffsverletzung (Authorization Violation)**
  - Jemand benutzt einen Dienst oder eine Resource, die nicht für ihn bestimmt ist
- **Verlust oder Veränderung (übertragener) Information**
  - Daten werden verändert oder zerstört
- **Verleugnung der Kommunikation**
  - Jemand behauptet (fälschlicherweise) nicht der Verursacher von Kommunikation zu sein
- **Fälschen von Information**
  - Jemand erzeugt (verändert) Nachrichten im Namen Anderer
- **Sabotage**
  - Jede Aktion, welche die Verfügbarkeit oder das korrekte Funktionieren der Dienste oder des Systems, reduziert



# Bedrohungen und Sicherheitsziele

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

Sicherheitsziele	Bedrohungen						
	Mas- kierung	Abhören	Zugriffs- ver- letzung	Verlust oder Verän- derung (über- tragener) information	Verleug- nung der Kommuni- kation	Fäl- schen von Infor- mation	Sabotage (z.B. Überlast)
Vertraulichkeit	x	x	x				
Datenintegrität	x		x	x		x	
Verantwort- lichkeit	x		x		x	x	
Verfügbarkeit	x		x	x			x
Zugriffs- kontrolle	x		x			x	



# Terminologie der Kommunikationssicherheit

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

## ➤ Sicherheitsdienst

- Ein abstrakter Dienst, der eine Sicherheitseigenschaft zur Verfügung zu erreichen sucht
- Kann mit (oder ohne) Hilfe von kryptografischer Algorithmen und Protokolle realisiert werden, z.B.
  - Verschlüsselung von Daten auf einer Festplatte
  - CD im Safe

## ➤ Kryptografischer Algorithmus

- Mathematische Transformationen
- werden in kryptografischen Protokollen verwendet

## ➤ Kryptografisches Protokoll

- Folge von Schritten und auszutauschenden Nachrichten im ein Sicherheitsziel zu erreichen



# Sicherheitsdienste

---

## ➤ Authentisierung

- Digitale Unterschrift: Das Datum ist nachweislich vom Verursacher

## ➤ Integrität

- Sichert ab, dass ein Datum nicht unbemerkt verändert wird

## ➤ Vertraulichkeit

- Das Datum kann nur vom Empfänger verstanden werden

## ➤ Zugriffskontrolle

- kontrolliert, dass nur Berechtigte Zugang zu Diensten und Information besitzen

## ➤ Unleugbarkeit

- beweist, dass die Nachricht unleugbar vom Verursacher ist





# Kryptologie

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

---

## ➤ Kryptologie

- Wissenschaft der geheimen Kommunikation
- Von griechisch *kryptós* (versteckt) und *lógos* (Wort)
- Kryptologie beinhaltet:
  - Kryptografie (*gráphein* = schreiben): die Lehre des Erzeugens von geheimer Kommunikation
  - Krypto-Analyse (*analýein* = lösen, entwirren): die Lehre des Entschüsseln geheimer Information



# Verschlüsselungs- methoden

---

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

---

## ➤ **Symmetrische Verschlüsselungsverfahren**

- z.B. Caesars Code
- Enigma
- DES (Digital Encryption Standard)
- AES (Advanced Encryption Standard)

## ➤ **Kryptografische Hash-Funktion**

- SHA-1, SHA-2, MD5

## ➤ **Asymmetrische Verschlüsselungsverfahren**

- RSA (Rivest, Shamir, Adleman)
- Diffie-Helman



# Symmetrische Verschlüsselungsverfahren

- **z.B. Cäsars Code, DES, AES**
- **Es gibt Funktion f,g, so dass**
  - Verschlüsselung:
    - $f(\text{schlüssel, text}) = \text{code}$
  - Entschlüsselung:
    - $g(\text{schlüssel, code}) = \text{text}$
- **Der Schlüssel**
  - muss geheim bleiben
  - dem Sender und Empfänger zur Verfügung stehen



# Kryptografische Hash-Funktion

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelbauer

➤ z.B. SHA-1, SHA-2, MD5

➤ Ein kryptografische Hash-Funktion  $h$  bildet einen Text auf einen Code fester Länge so ab,

–  $h(\text{text}) = \text{code}$

– dass es unmöglich ist einen anderen Text zu finden mit:

•  $h(\text{text}') = h(\text{text})$  und  $\text{text} \neq \text{text}'$

➤ **Mögliche Lösung:**

– Verwendung einer symmetrischen Kryptografie-Methode



# Asymmetrische Verschlüsselungsverfahren

- **z.B. RSA, Ronald Rivest, Adi Shamir, Lenard Adleman, 1977**
  - Diffie-Hellman, PGP
- **Geheimer Schlüssel *privat***
  - kennt nur der Empfänger der Nachricht
- **Öffentlichen Schlüssel *offen***
  - Ist allen Teilnehmern bekannt
  - Wird erzeugt durch Funktion
    - $\text{keygen}(\text{privat}) = \text{offen}$
- **Verschlüsselungsfunktion *f* und Entschlüsselungsfunktion *g***
  - sind auch allen bekannt
- **Verschlüsselung**
  - $f(\text{offen}, \text{text}) = \text{code}$
  - kann jeder berechnen
- **Entschlüsselung**
  - $g(\text{privat}, \text{code}) = \text{code}$
  - nur vom Empfänger

# *Ende der 20. Vorlesung*



Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Rechnernetze und Telematik  
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

**Systeme II**  
**Christian Schindelhauer**  
**[schindel@informatik.uni-freiburg.de](mailto:schindel@informatik.uni-freiburg.de)**