

Anwendung kryptographischer Programme am Beispiel von NetBSD

Chemnitzer Linuxtag 2004

Stefan Schumacher, <stefan@net-tex.de>, PGP Key <0xB3FBAE33>

<http://www.net-tex.de/krypt/>

\$Header: /home/daten/cvs/lectures/crypt/folien.tex,v 1.16 2004/03/07 08:44:13 stefan Exp \$

Gliederung

- Motivation
- Prüfsummenverfahren
- symmetrische Verfahren
- asymmetrische Verfahren
- kryptographische Signaturen
- weitere Anwendungen

Motivation

- Schutz von Geheimnissen
- Verifikation von Daten oder Kommunikation
- Mittel der Kriegsführung
- seit kurzem frei verfügbar

Prüfsummen

- <http://www.pruefziffernberechnung.de/>
- Basiszahl (Information) und Prüfziffer
- Prüfziffer wird aus Basiszahl berechnet
- beide Werte werden übertragen
- Empfänger berechnet Prüfziffer und vergleicht
- Authentizität (Integrität der Prüfziffer?)

Anwendung md5(1)

- [RFC1321](#), erzeugt 128 Bit Prüfsummen
- Falltürfunktion
- als Programm bei (fast) jedem Unix dabei
- Einsatz u.a. als Passworthash
- Prüfsumme für FTP / pkgsrc

Anwendung: aide

<http://www.cs.tut.fi/~rammer/aide.html>

- reaktives HIDS / Dateisystemintegritätsprüfer

Anwendung: aide

<http://www.cs.tut.fi/~rammer/aide.html>

- reaktives HIDS / Dateisystemintegritätsprüfer
- Datenbank mit Dateistatus & Prüfsummen
- ermöglicht Vergleich des aktuellen Systems
- deckt Manipulationen an Dateien auf

Anwendung: `verifidedexec(4)`

- Ab NetBSD 2.0 (1.6-current)
- proaktives HIDS
- Prüfsummenvergleich im `exec()` Pfad des Kernel
- Abhängig von Kernel Securitylevel
- verweigert Ausführung bei unpassender Prüfsumme

symmetrische Verfahren

- verwendet genau einen Schlüssel
- wandelt Klartext mit Schlüssel k in Code um
- wandelt Code mit Schlüssel k in Klartext um
- Anwendung: `mcrypt(1)`
- `mcrypt -k GEHEIM Brief.tex`
- `mcrypt -d -k GEHEIM Brief.tex.nc`

symmetrische Verfahren

- Alice schickt Brief `.tex.nc` an Bob
- Alice schickt Schlüssel k an Bob

symmetrische Verfahren

- Alice schickt Brief `.tex.nc` an Bob
- Alice schickt Schlüssel k an Bob **GEFAHR**
- Schlüssel kann abgefangen werden →
sicherer Kanal nötig
- Integrität?
- Gruppenkommunikation: $n * (n - 1) / 2$ Schlüssel nötig
- 10 Personen → 45 Schlüssel

Anwendung: cgd(4)

- Ab NetBSD 2.0 (1.6-current)
- verschlüsselt Blöcke auf dem Weg zur Partition
- Daten liegen verschlüsselt auf Platte
- über Pseudodevice ver-/entschlüsselt eingemountet
- kann beim booten neuen Schlüssel generieren

Anwendung: cfs

- `cryptographic filesystem` von Matt Blaze
- implementiert im Userland über NFS ähnlichen `cfsd`
- Daten liegen verschlüsselt im Dateisystem
- bei Zugriff über `cfsd` auf `localhost` ver-/entschlüsselt
- verschlüsselte Daten können über Netz gehen und lokal entschlüsselt werden
- portabel

Exkurs: Daten löschen

- `rm(1)` löscht Daten nicht sondern gibt die Datenblöcke frei
- Daten können rekonstruiert werden
- Curietemperatur oder Degausser, vernichten Datenträger
- Daten müssen mehrfach überschrieben werden
- Wiper (`bcwipe`, `wipe`, `ncrypt` ...)
- `dd if=/dev/urandom of=/dev/wd0d bs=1k`

asymmetrische Verfahren

- Schlüsselpaar aus öffentlichem und privatem Schlüssel
- privater Schlüssel ist **geheim** zu halten
- Alice und Bob haben je öffentlichen $(A_{\ddot{o}}, B_{\ddot{o}})$ und privaten (A_p, B_p) Schlüssel
- Alice verschlüsselt für Bob *schematisch* so:
$$\text{Chiffrierung}(\text{Klartext} + A_p + B_{\ddot{o}}) \rightsquigarrow \text{Code}$$
- Bob entschlüsselt so:
$$\text{Dechiffrierung}(\text{Code} + B_p + A_{\ddot{o}}) \rightsquigarrow \text{Klartext}$$

asymmetrische Verfahren

- Alice schickt *Code* und A_p an Bob
- Sniffer kann nichts damit anfangen, benötigt B_p
- Bob besitzt B_p und kann *Code* dechiffrieren
- Bob kann Integrität prüfen, da nur Alice A_p hat

kryptographische Signatur

- Sonderfunktion der asymmetrischen Verfahren
- sichert Integrität und Authentizität
- Alice bildet Prüfsumme über Nachricht $h(N)$
- verschlüsselt Prüfsumme mit A_p : $S = \{h(N)\}_{A_p}$
- Bob empfängt Nachricht, Signatur und A_o
- Bob bildet selbst Prüfsumme $h'(N)$
- Bob entschlüsselt S mit $A_o \rightsquigarrow h(N)$
- gilt $h'(N) = h(N)$?

Beispielsignatur

```
-----BEGIN PGP SIGNED MESSAGE-----
```

```
Hash: SHA1
```

```
Von Zeit zu Zeit seh ich den Alten gern,  
Und hüte mich, mit ihm zu brechen.  
Es ist gar hübsch von einem großen Herrn,  
So mit dem Teufel selbst zu sprechen.
```

```
-----BEGIN PGP SIGNATURE-----
```

```
Version: GnuPG v1.2.4 (NetBSD)
```

```
iD8DBQFAA8ySEfTEHrP7rjMRAmLxAJOePbnStfzK4NVSZFMSpvhhIp2NqACdEuFA
```

```
NChplstKIDO3nVEDEDdOUmA=
```

```
=+lsL
```

```
-----END PGP SIGNATURE-----
```

kryptographische Signatur

- Gehört A_{\circ} wirklich Alice? (0xDEADBEEF)
- Ist Alice überhaupt Alice?

kryptographische Signatur

- Gehört A_0 wirklich Alice? (0xDEADBEEF)
- Ist Alice überhaupt Alice?
- Jemand signiert A_0
- Prüfe Alice Identität (Ausweis)
- Prüfe A_0 (Name, eMail ...)
- Schicke Signatur verschlüsselt per eMail

kryptographische Signatur

- **Baumhierarchie**
- zentrale Zertifizierungsinstanz
- anfälliger (Kann ich der CA trauen?)
- **Web of Trust**
- Netz, hat daher keine Wurzel
- baut Kette auf (über Signatur der Signierer ...)
- weniger anfällig bei einem Fehler
- keine CA nötig

Bsp.: <http://www.uni-magdeburg.de/steschum/local-web.jpg>

Anwendung: PGP/GnuPG

- **P**retty **G**ood **P**rivacy von Phil Zimmermann
- "Killerapplikation" der Kryptographie
- Hauptsächlich für eMail entwickelt
- resultierte in OpenPGP ([RFC2440](#))
- GnuPG als Alternative
- Standard auf Unixsystemen

Steganographie

- Verstecken von Information
- Bspw. "Geheimtinte"
- Wasserzeichen, "Kopierschutzverfahren"
- nützlich wenn Kryptographie verboten
- Dateisystem: [StegFS](#)
- Anwendung: steghide