

# Informationssicherheit – SoSe 2023

## Authentifikation: Grundlagen, Passwörter, Argon2

Prof. Dr. Holger Schmidt  
holger.schmidt004[at]fh-dortmund.de

Fachhochschule Dortmund  
Fachbereich Informatik  
Professur für IT-Sicherheit, Informatik

# Themen & Lernziele

- ▶ Authentifikationsmethoden
- ▶  $n$ -Faktor Authentifikation
- ▶ Entropie
- ▶ Linux Passwortdatenbanken
- ▶ Angriffsarten für Passwörter
- ▶ Argon2

Die Studierenden sind in der Lage,

- ▶ Grundlagen der Authentifikation, insb. passwortbasierte Authentifikation und zugehörige Angriffsarten zu differenzieren und zu erklären.
- ▶ Authentifikationsmethoden hinsichtlich Entropie zu analysieren.
- ▶ Funktionalität von Passwortdatenbanken (Salt, Argon2) zu implementieren.

- ▶ Im täglichen Leben: Sie authentisieren einen Freund, wenn Sie sich treffen oder miteinander telefonieren.
- ▶ Weitere Beispiele: Geheimzahl am Geldautomaten, Grenzkontrolle mit Ausweis
- ▶ Überprüfung der **Echtheit (Authentizität)**
- ▶ **Einseitige** und **gegenseitige** Authentifikation
- ▶ **n-Faktor** Authentifikation

- ▶ **Authentifikation (Authentifizierung)** beschreibt die Überprüfung, ob jemand derjenige ist, der er vorgibt zu sein.
- ▶ **Authentisierung (Authentikation)** beschreibt den gleichen Vorgang aus der Sicht des Überprüften.
- ▶ **Authorisierung** hat eine andere Bedeutung (siehe Zugriffs- und Informationsflußkontrolle).
- ▶ **Identifikation (Identifizierung)** beschreibt die Angabe eines Namens für ein Individuum.
- ▶ Typischerweise passiert zunächst eine Identifikation und dann eine Authentifikation.

- ▶ **Wissen** (etwas, was man weiß): Passwörter, Geheimzahlen, persönliche Informationen
- ▶ **Besitz** (etwas, was man hat): Ausweis, RFID, Smartcard
- ▶ **Eigenschaft** (etwas, was man ist): Unterschrift, Fingerabdruck

# Passwörter



- ▶ Authentifikation durch Wissen
- ▶ Große **praktische Bedeutung**: Betriebssysteme, Web, WLAN-Protokolle WPA2 und WPA3 (Wi-Fi Protected Access), verschlüsselte Festspeicher, Archive, PGP & S/MIME, Schlüsselbund
- ▶ Erhebung zu Passwörtern<sup>1</sup>:
  - ▶ Basierend auf über 13 Milliarden öffentlich gewordenen Passwörtern
  - ▶ Beliebtestes Passwort ist „123456“ mit einem Anteil von ca. 8%
  - ▶ Die TOP 10 Passwörter machen einen Anteil von knapp 22% aus.

---

<sup>1</sup><https://sec.hpi.de/leak-checker/statistics>, aufgerufen am 28. Juni 2023

**Wie beurteilen Sie die Passwörter  
F9GndpVkfB44VdvwfUgTxGH7A8t  
und  
rE67AjbDCUotaju9H49sMFgYszA  
?**

- ▶ Kommt darauf an: Wenn das **zugrunde liegende System** folgendes ist:
  - ▶ Wirf eine Münze.
  - ▶ „Kopf“ wird zu F9GndpVkfB44VdvwfUgTxGH7A8t
  - ▶ „Zahl“ wird zu rE67AjbDCUotaju9H49sMFgYszA
- ▶ ...dann sind die Passwörter extrem schwach, denn das System erzeugt **nur zwei** mögliche Ausgaben.

- ▶ Wir können die Anzahl der möglichen Resultate, die ein System ausgeben kann, in **Entropie-Bits** messen.
- ▶ Zwei verschiedene mögliche Ausgaben lassen sich durch 1 Bit darstellen, d. h. das zuvor gezeigte System hat nur 1 Bit Entropie.
- ▶ Wenn wir die Münze durch einen Würfel ersetzen, dann gibt es sechs verschiedene mögliche Ausgaben und das System hat ungefähr 3 Bits Entropie.
- ▶ Jedes Bit Entropie repräsentiert eine **Verdopplung** der Anzahl der Möglichkeiten.
  - ▶ 10 Bits Entropie repräsentieren 1024 Möglichkeiten.
  - ▶ 11 Bits Entropie repräsentieren 2048 Möglichkeiten.
  - ▶ 128 Bits Entropie repräsentieren 340282366920938463463374607431768211456 Möglichkeiten.

## Entropie

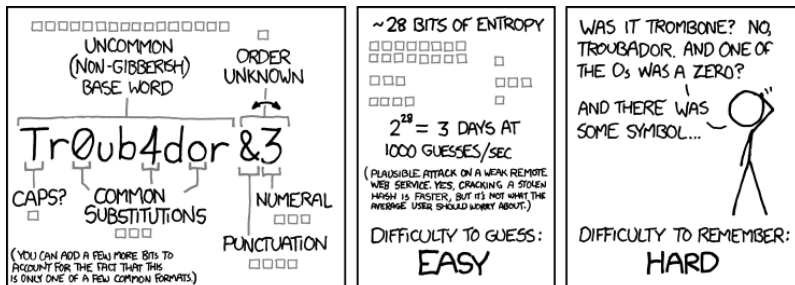
$$H = L \log_2 N = L \frac{\log N}{\log 2}, \text{ wobei}$$

$L$  Länge des Passworts und  $N$  Anzahl möglicher Zeichen

Beispiel:

Passwort mit 10 Ziffern, 26 Buchstaben (groß und klein geschrieben) resultiert in  $N = 62$  möglichen Zeichen. Bei einer Passwortlänge von  $L = 4$  und **vollständig zufälligen Zeichen** ergibt sich  $H = 23,8$  Bits.

# Faktor Mensch – xkcd Webcomic – Teil 1



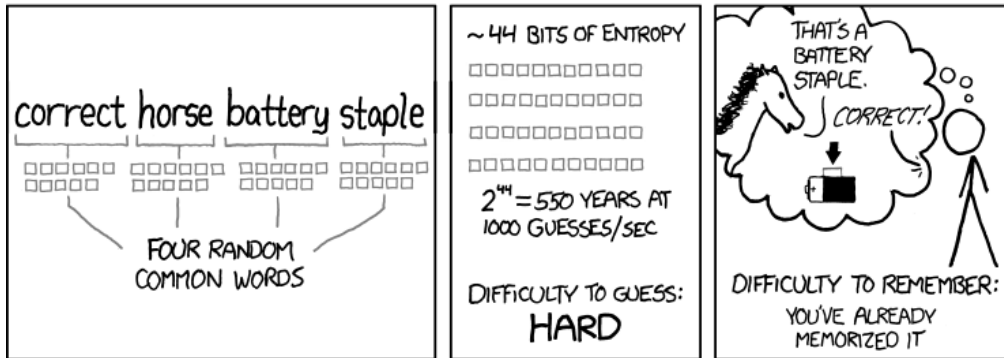
„Password Strength“, <https://xkcd.com/936/>, aufgerufen am 28. Juni 2023, lizenziert unter CC BY-NC 2.5.0<sup>2</sup>

- ▶ Basiswort aus einer Liste von  $2^{16}$  Wörtern (16 Bits Entropie)
- ▶ Groß- und Kleinschreibung an Wortanfang (1 Bit Entropie)
- ▶ Ziffer aus 0 . . . 9 anhängen (4 Bits Entropie), eines aus 10 Satzzeichen (4 Bits Entropie), 3 Substitutionen/Schreibfehler (3 Bits Entropie)

Von **Menschen generierte Passwörter** sind nicht zufällig.

<sup>2</sup><https://creativecommons.org/licenses/by-nc/2.5/>

# Faktor Mensch – xkcd Webcomic – Teil 2



„Password Strength“, <https://xkcd.com/936/>, aufgerufen am 28. Juni 2023, lizenziert unter CC BY-NC 2.5.o<sup>3</sup>

- Basiswort aus einer Liste von  $2^{11}$  (= 2048) Wörtern (11 Bits Entropie)

<sup>3</sup><https://creativecommons.org/licenses/by-nc/2.5/>

**Diceware** (<https://theworld.com/~reinhold/diceware.html>, aufgerufen am 28. Juni 2023)

- ▶ Basiert auf Listen mit Wörtern, wobei jedem Wort 5 Ziffern aus  $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  vorangestellt sind
- ▶ Die 5 Ziffern dienen als Selektor für 5 Würfelwürfe.
- ▶ Jedes Wort erreicht ca. 13 Bits Entropie.
- ▶ 4 Diceware Wörter bieten ca. 52 Bits Entropie, d. h. ungefähr so viel wie ein 8 stelliges Passwort aus zufälligen ASCII-Zeichen (berechenbar in weniger als einem Tag).
- ▶ 7 Diceware Wörter (oder mehr) aktuell praktisch nicht berechenbar

Weitere Infos zu Passwort- und Schlüssellängen:

<https://www.keylength.com/>, aufgerufen am 28. Juni 2023



# Konstruktion von Passwörtern nach NIST Standards

- ▶ NIST zog NIST 800-63, 2004 nach ca. 14 Jahren zurück (leider mittlerweile nahezu überall implementiert)
- ▶ „Memorized secret verifiers“ gem. **NIST 800-63B, 2017, Sec. 5.1.1.2**
- ▶ Minimal 8 Zeichen, maximal 64 Zeichen
- ▶ Blacklisting (Wörterbücher, bekannte Passwörter, etc.)
- ▶ Keine periodischen Passwörtänderungen
- ▶ Keine Anforderungen an Passwortkomplexität (Buchstaben, Zahlen, Sonderzeichen, etc.)

# **Verwaltung und Nutzung von Passwörtern**

# Passwörter in Linux – Psswd

- ▶ Linux **Benutzerverwaltung** basiert auf Dateien
- ▶ /etc/passwd ist die zentrale **Benutzerdatenbank**

Ein Eintrag /etc/passwd besteht aus folgenden durch : getrennte Komponenten:

**Benutzername** Benutzername in druckbaren Zeichen

**Password** Hash des Passworts oder x für einen Verweis auf /etc/shadow

**UID** Benutzer-ID des Benutzers

**GID** Gruppen-ID des Benutzers

**Info** Persönliche Angaben zum Benutzer

**Heimatverzeichnis** Privates Heimatverzeichnis des Benutzers

**Shell** Die Shell, die nach der Anmeldung gestartet werden soll.

```
its_vorlesung:x:1002:1002:its_vorlesung,42,23,0,-:  
/home/its_vorlesung:/bin/bash, d. h.
```

- ▶ der Benutzer heißt `its_vorlesung`,
- ▶ das Passwort steht in `/etc/shadow`,
- ▶ UID und GID sind `1002`,
- ▶ `its_vorlesung,42,23,0,-` sind Infos,
- ▶ `/home/its_vorlesung` ist das Heimatverzeichnis und
- ▶ `/bin/bash` ist die Shell

```
-rw-r--r-- 1 root root 2323 Okt 24 10:16 /etc/passwd
```

- ▶ D. h. root darf schreiben, jeder darf lesen
- ▶ Dadurch sind Wörterbuchangriffe (dabei werden typische Passwörter gehasht und die Hashes zum Vergleich herangezogen) einfach durchführbar.
- ▶ Entsprechend werden Passwörter typischerweise nicht in /etc/passwd gespeichert.
- ▶ /etc/shadow ist die zentrale **Passwortverwaltung**

```
-rw-r----- 1 root shadow 1384 Okt 24 08:07 /etc/shadow
```

- ▶ D. h. root darf schreiben, Gruppe shadow darf lesen

# Passwörter in Linux – Format Shadow

Ein Eintrag in /etc/shadow besteht aus folgenden mit : getrennten Komponenten:

**Benutzername** Benutzername in druckbaren Zeichen

**Passwort** **Hash des Passworts**

**DOC** Tag, an dem das Passwort zuletzt geändert wurde

**MinD** Minimale Anzahl der Tage, die das Passwort gültig ist

**MaxD** Maximale Anzahl der Tage, die das Passwort gültig ist

**Exp** Anzahl Tage die das Passwort trotz Ablauf der MaxD noch gültig ist

**Dis** Tag bis zu dem das Benutzerkonto gesperrt ist

**Res** Reserve

```
its_vorlesung:$6$eJEe0D4/$7gnAYeNKq5MUihn9UtyKq17qj57ZZ  
imeETmiSie1hTojRDBiFH13/JUP8TYlrxYQx6R6mYrnRrx58LUsoXd  
GP1:16847:0:99999:7:::, d. h.
```

- ▶ der Benutzer heißt `its_vorlesung`,
- ▶ dann folgt der **Hash des Passworts**,
- ▶ zuletzt geändert als 16847 Tage seit dem 1.1.1970 vergangen waren,
- ▶ ist minimal 0 Tage und maximal 99999 Tage gültig,
- ▶ gewarnt wird 7 Tage vor Ablauf des Passworts und
- ▶ die übrigen Werte sind nicht spezifiziert

- ▶ Linux verwendet `crypt(3)`  
(<https://man7.org/linux/man-pages/man3/crypt.3.html>, aufgerufen am 28. Juni 2023) der Glibc als Hashfunktion
- ▶ `crypt(3)` basiert ursprünglich auf DES mit einem Klartext bestehend nur aus 0 als Eingabe; der Geheimtext ist der Hash des Passworts.



- ▶ Es ist nicht unwahrscheinlich, dass **mehrere Menschen das gleiche Passwort** verwenden.
- ▶ Entsprechend würde sich für ein solches mehrfach vergebenes Passwort der gleiche Hash ergeben.
- ▶ Daher verwendet `crypt(3)` als Schlüssel das Passwort mit angehängtem zufälligen **salt** Wert, der ebenfalls in der `/etc/shadow` gespeichert wird.

# Passwörter in Linux – Beispiel Hashing und Salt

Betrachten wir nochmal das Beispiel:

its\_vorlesung:\$ 6 \$ eJEeoD4/ \$ 7gnAYeNKq5MUihn9UtyKq17qj57ZZ  
meETmiSie1hiTojRDBiFHi3/JUP8TYlrXyQx6R6mYrnRrx58LUsOXdGP1  
:16847:0:99999:7:::, wobei

- ▶ 6 spezifiziert die verwendete Hashfunktion SHA-512
- ▶ eJEeoD4/ ist der salt Wert
- ▶ 7gnAYeNKq5MUih ...ist der Hash

- ▶ Passwörter werden **nicht im Klartext gespeichert**
- ▶ Passwörter werden **separat verwaltet (shadow)**
- ▶ Passwörter werden **gesalzen (Benutzer-individuell) und gehasht**
- ▶ Passwort-basierte Authentifikation wird basierend auf einem Vergleich von Hash durchgeführt.

## Angriffsarten und Argon2

# Wiederherstellung von Passwörtern: Online-Angriffe

## Ziel

Ausgehend von einem Hash und Salt soll das zugehörige Passwort wiederhergestellt werden.

- ▶ **Brute Force**: Berechne nacheinander die Hashes aller möglichen Passwörter, bis der korrekte Hash gefunden ist.
  - ▶ Probleme: Laufzeit, Verwerfen von berechneten Hashes
- ▶ **Wörterbuch-Angriff**: Berechne nur die Hashes von ausgewählten Passwörtern (z. B. basierend auf den TOP 10-Passwörtern)
  - ▶ Problem: Mangelhafte Passwörter-Abdeckung
- ▶ Die vorgenannten Angriffe sind **Online-Angriffe** (berechnete Hashes werden verworfen).

# Wiederherstellung von Passwörtern: Offline-Angriffe

- ▶ Die folgenden Angriffsarten sind heute typischerweise aufgrund **gesalzener Passwörter** nicht mehr praktikabel.
- ▶ Berechne nacheinander die Hashes aller möglichen Passwörter. Speichere alle Klartext-Hash-Paare in einer **sortierten Tabelle**.
  - ▶ Vorteil: Schnelle, binäre Suche
  - ▶ Problem: z. B. bei einer Suche über 77 mögliche Zeichen (z. B. {A – Z, a – z, 0 – 9 sowie übliche Sonderzeichen}) und einem siebenstelligen Klartext ergeben sich  $77^7$  Variationen. Ausgehend von MD5, werden pro Klartext-Hash-Paar 16 Byte für den Hash und 7 Byte für den Klartext benötigt und somit insgesamt ca. 335 TB. Bei einem achtstelligen Passwort werden ca. 25 PB benötigt.
- ▶ **Rainbow Tables** (Oechslin, 2003) sind Datenstrukturen, die einen **Time-Memory Tradeoff** erlauben.

- ▶ MD5, SHA-1/2/3, etc. sind **universelle und hoch-performante Hashfunktionen** insbesondere zum Nachweis von Datenintegrität.
- ▶ In Verbindung mit aktueller CPU/GPU-Performance (**Moore'sches Gesetz**) sind Online-Angriffe praktikabel, selbst wenn gesalzene Passwörter eingesetzt werden.
- ▶ Hashcat berechnet z. B. mit einer (!) AMD Radeon RX 6800 XT ca. 50 Milliarden MD5 Hashes pro Sekunde<sup>4</sup>
- ▶ Passwort Cracker<sup>5</sup> unterstützen diese Angriffsarten.

---

<sup>4</sup><https://gist.github.com/epixoip/99085955a1145ff61ec83512a50421a7>, aufgerufen am 28. Juni 2023

<sup>5</sup><https://openwall.com/john/> und <https://hashcat.net/>, aufgerufen am 28. Juni 2023

- ▶ Passwortkonstruktion gem. NIST 800-63B, 2017, Sec. 5.1.1.2 (z. B. keine bekannten Passwörter)
- ▶ Mehrfaches Hashing (typischerweise  $> 10.000$  Iterationen)
- ▶ **Spezialisierte Hashfunktionen**, z. B. **Argon2**<sup>6</sup> und **SCrypt**<sup>7</sup> bieten Mechanismen zur Anpassung ihrer Performance und können so mit dem Moore'schen Gesetz „mithalten“.

---

<sup>6</sup><https://www.rfc-editor.org/rfc/rfc9106>, aufgerufen am 28. Juni 2023

<sup>7</sup><https://www.rfc-editor.org/rfc/rfc7914>, aufgerufen am 28. Juni 2023



- ▶ Parameter<sup>8</sup>:
  - ▶ Passwort
  - ▶ Salt (16 Byte empfohlen)
  - ▶ **Parallelisierung** (Anzahl Threads)
  - ▶ **Iterationen** (Ausführungszeit)
  - ▶ **Speichernutzung** (KB)
- ▶ Adäquate Auswahl Parameter<sup>9</sup>
- ▶ Argon2d besonders gehärtet gegen GPU-basierte Angriffe, Argon2i gegen Seitenkanalangriffe
- ▶ **Argon2id** hybrider Ansatz, im Allgemeinen empfohlen

---

<sup>8</sup><https://argon2.online/>, aufgerufen am 28. Juni 2023

<sup>9</sup><https://github.com/paragonie/argon2-refiner>, aufgerufen am 28. Juni 2023

- ▶ Benutzer-individuelles Salt nutzen
- ▶ Passwortkonstruktion gem. NIST 800-63B, 2017, Sec. 5.1.1.2
- ▶ Auf universelle Hashfunktion verzichten, stattdessen Argon2id (oder SCrypt) nutzen

# **Zusammenfassung**

- ▶ Grundlagen Authentifikation präsentiert
- ▶ Entropie im Zusammenhang mit Passwörtern erklärt
- ▶ Linux Passwortdatenbanken und Angriffsarten gelernt
- ▶ Argon2 vorgestellt





## **Weiterführende Literatur**

- ▶ *IT-Sicherheit – Konzepte - Verfahren - Protokolle*, Kapitel 10 von Eckert (2023)
- ▶ OWASP Password Storage Cheat Sheet<sup>10</sup>
- ▶ Password Hashing Competition<sup>11</sup>

---

<sup>10</sup>[https://cheatsheetseries.owasp.org/cheatsheets/Password\\_Storage\\_Cheat\\_Sheet.html](https://cheatsheetseries.owasp.org/cheatsheets/Password_Storage_Cheat_Sheet.html), aufgerufen am 28. Juni 2023

<sup>11</sup><https://www.password-hashing.net/>, aufgerufen am 28. Juni 2023

-  Eckert, C. (2023). *IT-Sicherheit: Konzepte - Verfahren - Protokolle* (11. Aufl.). De Gruyter Oldenbourg. (Siehe S. 38).
-  NIST 800-63. (2004). NIST Special Publication 800-63). Electronic Authentication Guideline.  
<https://csrc.nist.gov/CSRC/media/Publications/sp/800-63/ver-10/archive/2004-06-30/documents/sp800-63-v1-0.pdf> (siehe S. 17).
-  NIST 800-63B. (2017). NIST Special Publication 800-63B. Digital Identity Guidelines – Authentication and Lifecycle Management. <https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/SpecialPublications/NIST.SP.800-63b.pdf> (siehe S. 17, 32, 34).
-  Oechslin, P. (2003). Making a Faster Cryptanalytic Time-Memory Trade-Off. In D. Boneh (Hrsg.), *Advances in Cryptology - CRYPTO 2003*, 23<sup>rd</sup> Annual International Cryptology Conference, Santa Barbara, California, USA, August 17-21, 2003, Proceedings (S. 617–630, Bd. 2729). Springer. (Siehe S. 30).