





# Einführung in Sicherheit und Privatheit

Anwendungsbeispiel: Unix Sicherheit

Prof. Dr.-Ing. Delphine Reinhardt

Universität Göttingen
Institut für Informatik und Campus-Institut Data Science
Computersicherheit und Privatheit (CSP)
Goldschmidtstr. 7
37077 Göttingen, Germany
Email: reinhardt@cs.uni-goettingen.de
www.csp.informatik.uni-goettingen.de

# Inhaltsverzeichnis

1. UNIX Grundlagen

2. Benutzerauthentifkation in UNIX

3. Zugriffskontrolle in UNIX

# UNIX Grundlagen

#### **UNIX**

# Grundlagen

# Principals

- Nutzeridentitäten (uids) und Gruppenidentitäten (gids)
- 16 bits (bis zu 32 bits möglich)
- Können verschiedene Bedeutung für verschiedene Systeme haben
- Gebraucht f
  ür lokale Zugriffskontrolle

#### User accounts

- Informationen über Principals sind in user accounts und home directories gespeichert
- User accounts in /etc/passwd gespeichert

Quelle: D. Gollmann, Computer Security, 3rd Edition, Wiley, 2011

#### **UNIX**

# Grundlagen

# Superuser/Root

- Immer UID=0
- Benutzt vom Betriebsystem fürs Logins, Audit Logs, sowie Zugriffe auf Geräte und Eingang/Ausgang
- Sicherheitsschutz ist ausgeschaltet
- Kann die Rolle eines anderen Nutzers annehmen
- ABER: kann die Passwörter der Nutzer dank der Verschlüsselung nicht auslesen

### Gruppen

- Ein Nutzer kann in einer oder mehreren Gruppen sein
- GID der primären Gruppe des Nutzers auch in /etc/passwd gespeichert
- Vereinfachen die Zugriffskontrolle

#### Unix

# Grundlagen

- Subjekte: Prozesse
  - Jeder Prozess ist mit einer Prozess ID (PID), einem reellen und einem wirksamen UID/GID assoziiert
  - Erstellung durch exec or fork

Quelle: D. Gollmann, Computer Security, 3rd Edition, Wiley, 2011

#### UNIX

# Grundlagen

- Systemdienste können von Prozessen über Systemaufrufe zum Zugriff auf Dateisysteme genutzt werden
  - Systemaufrufe sind z.B. open, read, write, fork, exec, kill
  - Jeder Systemaufruf führt zu einem Moduswechsel
  - Systemdienste werden dann mit privilegierten Berechtigungen ausgeführt

#### Für uns besonders interessant:

- Benutzerauthentifikation: Login-Programm /bin/login und Zugangskontrolle
- Dateisystem mit Zugriffskontrolle

Quelle: C. Eckert, IT-Sicherheit: Konzepte-Verfahren-Protokolle

# Benutzerauthentifkation in UNIX

# Logins und Passwörter

### Grundlagen

- System startet im Root Modus
- Ist der Login erfolgreich, werden die UID und GID geändert und das Login Shell durchgeführt
- /usr/adm/lastlog: Liste der letzten Anmeldungen

#### **UNIX**

# Passworteinträge

• Passworteinträge in /etc/passwd gespeichert

# **Frage**

Warum ist es ein Problem?

- passwd ist von jedermann lesbar
- Angreifer kann es kopieren und offline Wörterbuchattacke starten

# **Frage**

Welche Lösung könnte adaptiert werden?

- Passworteinträge ausgelagert in nicht öffentliche Datei /etc/shadow
  - enthält verschlüsselte Passwörter (d.h. nicht mehr in /etc/passwd)
  - nur die Kennung root besitzt Lesezugriff

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### **UNIX**

# Erstellung der Passworteinträge

- In /etc/shadow wird der Hash des Passworts gespeichert
- Früher mit **DES** verschlüsselt (dadurch war Entschlüsselung möglich)
- Heutzutage wird nur der Hash (mit Salt) gespeichert (zB SHA-512)

Zugriffskontrolle in UNIX

# Zugriffskontrolle

# Subjekte

- Benutzer
- Benutzergruppen
- Prozesse

# Objekte

- Dateien
  - (externe) Geräte wie Monitor, Drucker, Modem sowie Massenspeicher wie Festplatten, CD-Rom-Laufwerke oder auch Arbeitsspeicher des Betriebssystemkerns (/dev/kmem) werden als Dateien modelliert
- Verzeichnisse

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### Identifikation

- von Dateien
  - Baumartig strukturiertes Dateisystem
  - Benennung einer Datei oder eines Verzeichnisses durch Pfadnamen
- von Prozessen
  - pid vom Betriebssystemkern vergebene eindeutige Prozessidentifikatoren
- von Benutzern und Gruppen
  - uid und guid eindeutige User/Group Identifikatoren
  - uid = 0 vorgesehen für **Superuser**
  - unterschieden wird zwischen realen und effektiven uid und guid
    - Zugriffsberechtigungen hängen von der effektiven uid und guid ab
    - reale uid und guid fest
    - effektive uid und guid kann sich dynamisch im Verlauf einer Sitzung ändern (vgl. setuid-Konzept)

#### Identifikation

- "Namen sind irrelevant"
- uids werden in /etc/passwd Benutzernamen zugeordnet
- guids werden in /etc/group Gruppennamen zugeordnet
- Für Rechteüberprüfung ist nicht der Benutzername und nicht der Gruppenname relevant sondern nur die uid und die guid
- $\bullet$  Benutzer mit uid = 123 und Benutzername root ist keineswegs Superuser
- Superuser: uid = 0

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

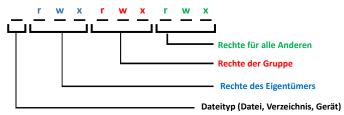
# Rechtevergabe

- (im Wesentlichen) verfügbare Zugriffsrechte
  - r: lesen
  - w: schreiben
  - x: ausführen
- nur der Eigentümer des Objekts o und Superuser können die Rechte an Objekt o ändern (also hinzufügen oder entfernen)
- Jedes Objekt besitzt eine Zugriffskontrollliste mit Rechten für drei Klassen von autorisierten Benutzern:
  - Objekteigentümer (Owner-Rechte)
  - Benutzer, die der Gruppe angehören, der das Objekt gehört (Gruppen-Rechte)
  - alle anderen Benutzer (World-Rechte)

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

# **UNIX-Zugriffskontrollliste**

Allgemeine Struktur



- An Dateitypen werden unterschieden
  - einfache Datei (regular file)
  - d Verzeichnis (directory)
  - I Verweis (link)
  - c zeichenorientiertes Gerät (z.B. Terminal, Drucker)
  - b blockorientiertes Gerät (z.B. Band)

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

# Zugriffsrechte Verändern mit CHMOD

- Rechte für Dateieigentümer (User) ändern chmod u+r datei
   chmod u-r datei
- Rechte für die Gruppe ändern, zu der Datei/Verzeichnis gehört chmod g+w datei
- Rechte für alle Anderen (Other) ändern chmod o+x datei

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### Rechte-Semantik für Verzeichnisse

- ullet r Leserecht: erlaubt, den Inhalt des Verzeichnisses aufzulisten (z.B. mit ls)
- w Schreib-Recht: erlaubt das Hinzufügen oder Entfernen von Elementen zu bzw. aus dem Verzeichnis
- x Suchrecht: erlaubt, das Verzeichnis als Teil eines Pfadnamens zu durchlaufen bzw. das Verzeichnis mit dem Kommando cd "zu betreten" und darin befindliche Dateien zu öffnen
- Beispiel: drwx r- - -
  - Objekt ist ein . . .
  - Eigentümer besitzt .....
  - Mitglieder der Gruppe besitzen ...
  - Alle anderen Benutzer besitzen . . .

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### Rechte-Semantik für Verzeichnisse

- r Leserecht: erlaubt, den Inhalt des Verzeichnisses aufzulisten (z.B. mit ls)
- w Schreib-Recht: erlaubt das Hinzufügen oder Entfernen von Elementen zu bzw. aus dem Verzeichnis
- x Suchrecht: erlaubt, das Verzeichnis als Teil eines Pfadnamen zu durchlaufen bzw. das Verzeichnis mit dem Kommando cd "zu betreten" und darin befindliche Dateien zu öffnen
- Beispiel: drwx r-- ---
  - Objekt ist Verzeichnis
  - Eigentümer besitzt Lese-, Schreib- und Ausführungs-/Such-Recht
  - Mitglieder der Gruppe, zu der das Objekt gehört, haben das Recht das Verzeichnis zu lesen, also den Inhalt aufzulisten
  - Allen anderen Benutzern sind alle Zugriffe verwehrt.

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### Such-Recht für Verzeichnisse

- Um auf eine Datei zugreifen zu können muss der zugreifende Nutzer für alle Verzeichnisse des Pfadnamens der Datei das Such-Recht besitzen
  - $\bullet \ / home/reinhardt/teaching/EiCSP.pdf$
  - Um auf EiCSP.pdf zugreifen zu können, müssen für Verzeichnisse home, reinhardt, teaching x-Rechte vorliegen
- Suchrecht ist nicht gleichzeitig mit Leserecht verknüpft, sodass allein mit x-Recht ein Auflisten des Verzeichnisinhalts nicht zulässig ist.
- Idee: Nur wer Dateinamen im Verzeichnis kennt, kann auf Datei zugreifen.
- → Verstecken von Dateien, allerdings nur schwacher Schutz

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### Schreib-Recht für Verzeichnis

 Mit w- und x-Recht für ein Verzeichnis ist das Recht zum Entfernen von Dateien aus dem Verzeichnis erteilt, unabhängig davon, wie die Rechte der Dateien gesetzt sind und unabhängig davon welche Benutzer Eigentümer der Dateien sind.

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

# **Beispiel**

- **Datei** f mit rw- r- - -
- Datei f befindet sich in **Verzeichnis** d, das zur gleichen Gruppe wie Datei f gehört, mit rwx -wx ---

Kann ein Mitglied der Gruppe, zu der die Datei gehört, die Datei verändern?

- Alle Benutzer der Gruppe, zu der das Verzeichnis gehört, besitzen
   Schreibrecht für Verzeichnis d
- Schreibrecht für  $d \to \text{L\"{o}}$ schrecht für Datei f
- Alle Benutzer der Gruppe besitzen kein **Schreibrecht für Datei** f
- → Benutzer der Gruppe können Datei f entfernen und durch neue Datei ersetzen!
- Diese Zugriffe sind durch Rechte für Verzeichnis d erlaubt, widersprechen jedoch der intendierten Rechtevergabe für Datei f

#### Sonderrechte

# Sticky-Bit

- Ursprünglich: Hinweis, dass Datei von der Speicherverwaltung nicht auf Festplatte ausgelagert werden darf.
- Heute: nur noch für Verzeichnisse relevant.
- Normaler Fall:

Schreibberechtigung für Verzeichnis  $\to$  Löschrecht für alle Datei (auch wenn Benutzer!= Dateieigentümer)

- Mit Sticky-Bit:
  - $\mbox{L\"{o}schrecht} \rightarrow \mbox{nur Eigent\"{u}mer der Datei und Eigent\"{u}mer des} \\ \mbox{Verzeichnisses (und Superuser)}$
- Sinnvoll für Verzeichnisse wenn alle Benutzer Schreib- und Ausführungsrechte besitzen (z.B. /tmp)



drwx rwx rwt 6 sys sys 577 Dec 2 11:15 tmp

#### Sonderrechte

# SETUID/SUID

- ullet SUID o temporare Weitergabe von Rechten eines Benutzers
- Mit SUID-bit:
  - Effektive User-ID  $\rightarrow$  User-ID des Eigentümers der Datei
  - Der Prozess führt das Programm mit den Rechten des Eigentümers aus.
- Eigentümer oder Superuser setzen SUID-bit mit chmod u+s datei
- Voraussetzung: Ausführungsrechte für Gruppe oder Andere
- Nur für Dateien



- r-s r-s r-x 1 root sys ... /bin/passwd

Quelle: M. Meier, IT-Sicherheit Vorlesung

#### Sonderrecht

# SETGID/SGID

- Analog SUID
- Temporäre Weitergabe von Rechten einer Gruppe
- Mit SGID-bit:

 Der Prozess führt das Programm mit den Rechten der Eigentümergruppe aus.

#### Risiken von SUID

- Beispiel 1: rws r— rwx klaus stud ... beispielprogramm
  - Schreibbar und ausführbar für alle
  - → Jeder kann Programm ändern!
  - Läuft aufgrund SUID mit den Rechten von Klaus
  - ightarrow Jeder kann beliebige Aktionen mit den Rechten von Klaus ausführen!
- Beispiel 2: Der Superuser lässt seinen Rechner einen Moment unbeaufsichtigt:
  - Angreifer tut Folgendes: cp /bin/sh /tmp/endlich\_root chmod o+x /tmp/endlich\_root chmod +s /tmp/endlich\_root
  - → Kommandozeilen-Interpreter/Shell die mit Root-Rechten ausgeführt wird!
    - Angriff mittlerweile durch Check des Betriebssystems nicht mehr möglich

#### Sonderrecht

# SETGID/SGID für Verzeichnisse

- Benutzer erstellt eine neue Datei in einem Verzeichnis
  - ightarrow Benutzer = Eigentümer der Datei
  - ightarrow Datei gehört zur (primären) Gruppe des Benutzers
- Benutzer erstellt eine neue Datei in einem Verzeichnis für das SGID gesetzt ist
  - → Datei gehört zu der Gruppe, zu der das Verzeichnis gehört.
- Wo benötigt man das?
  - Wenn Nutzer mehreren Gruppen zugehören und Dateien untereinander teilen

# **Fazit**

# Fragenrunde

# Frage

Gibt es noch Fragen?

#### Kontakt



Prof. Dr.-Ing. Delphine Reinhardt Computersicherheit und Privatheit Universität Göttingen, Institut für Informatik Goldschmidtstr. 7 37077 Göttingen, Germany Email: reinhardt@cs.uni-goettingen.de www.csp.informatik.uni-goettingen.de

# Copyright Notice

This document has been distributed by the contributing authors as a means to ensure timely dissemination of scholarly and technical work on a non-commercial basis. Copyright and all rights therein are maintained by the authors or by other copyright holders, notwithstanding that they have offered their works here electronically.

It is understood that all persons copying this information will adhere to the terms and constraints invoked by each author's copyright. These works may not be reposted without the explicit permission of the copyright holder.