

19.3 Angreifertyp 3: Websicherheit

Angreifer nutzt Schwachstellen im Browserkonzept.

Sicherheitsrelevante Funktionen des Browsers:

- Session Management (Session ID z.B. über Cookies)
- Zugriffskontrolle für Skripte der Webseite

Sicherheitsstrategie: Same Origin Policy (SOP)

- Skripte haben Zugriff auf Kommunikation zwischen Browser und Server
Auslesen, Manipulation, Senden, Empfangen von Daten
- Realisiert über das Document Object Model (DOM)
- SOP: Zugriff nur innerhalb eines Kontextes erlaubt
- Kontext: Internetdomain, Port, Protokoll (http, https)

Beispiel. Zugriff eines Skripts in `http://www.server.de/page1.html` auf

- `http://www.server.de/page.html`: erlaubt
- `http://www.server.de/page.html:81`: nicht erlaubt (anderer Port)
- `https://www.server.de/page.html`: nicht erlaubt (anderes Protokoll)
- `http://vi.server.de/page.html`: nicht erlaubt (anderer Host)

Unser Ziel: Umgehen der SOP über verschiedene Angriffe

Elevation of Privilege

- Cookie Poisoning: Lesen, Manipulation, Mißbrauch der SID
- Mitlesen der Verbindung: Benutzername, Passwort, Daten

DNS Rebinding

Domain `www.attacker.de` erhält vertrauenswürdige IP-Adresse

Vorbereitung:

- Anmeldung der IP-Adresse `www.attacker.de` im DNS
- Anmeldung des autoritativen Name Servers (AN) im DNS (unter Kontrolle des Angreifers)

Angriff 1:

- Client *C* ruft `www.attacker.de` auf (mit böartigem Skript)
- *C* fragt IP-Adresse im DNS ab (u.a. AN-Server)
- *A* sendet zwei Adressen zurück, seine und die des Clients (Cs IP-Adresse bekannt aus Abfrage des AN-Servers)
- Skript hat jetzt alle Zugriffsrechte
- Gegenmaßnahme: SOP nicht über Domain, sondern über IP-Adr. (frühere Netscape-Versionen waren betroffen)

Angriff 2:

- *A* gibt seine IP-Adresse zurück mit sehr kurzer TTL
- Nach kurzer Zeit stellt Skript eine erneute Anfrage an `www.attacker.de`
- *C* fragt DNS ab, *A* liefert IP-Adresse von *C*
- Gegenmaßnahme: Browser realisiert eigenes Pinning in allen gängigen Browsern realisiert

Angriff 3:

- *A* beantwortet Pinning nicht

Cross Site Scripting (XSS)

Ausführen eines bösartigen Skripts in einem vertrauenswürdigen Kontext

- reflected XSS: Skript wird über C an S geschickt
 - S hat ein Suchfeld (erreichbar unter `www.server.com?search=...`)
 - S zeigt Sucheingabe an (Sie haben nach ... gesucht)
 - A plaziert auf seiner Seite `www.attacker.com` folgenden Link:
`Click`
 - Skript wird im Kontext von S ausgeführt
- stored XSS: Skript wird direkt auf S plaziert
 - z.B. als Inhalt eines Beitrags im Gästebuch
- DOM-based XSS: Ohne Beteiligung von S
 - Skript liest einen Argumentwert aus der URL
`http://www.server.de/index.html?arg=Argumentwert`
und stellt diesen im html-Dokument dar.
 - Angreifer hat auf `www.attacker.de` folgenden Link:
`http://www.server.de/index.html?arg=SCRIPT`
 - Skript wird im Kontext von S ausgeführt

Gegenmaßnahmen:

- XSS ist typischer Code Injection Angriff (also Eingaben prüfen)
- Ersetzung der Metazeichen

Cross Site Request Forgery (XSRF)

Angriffe auf eine Webseite mit Rechten eines authent. Nutzers
Authentisierung z.B. über tls, Passwort (SID mit Cookie)

Erläuterung an einem Beispiel:

- *C* ist auf `www.server.de` angemeldet
Aktionen können z.B. wie folgt umgesetzt werden

```
GET https://server.de/chpasswd?user=margraf&passwd=123456
```

- Angreifer schiebt *C* einen http-Request unter
(z.B. via Link auf der Seite `www.attacker.de`)

```
<a href="https://server.de/chpasswd?  
user=attacker&passwd=654321">Click</a>
```

Gegenmaßnahme:

- Client: Ausloggen, wenn weitere Seiten aufgerufen werden
 - Server: Nutze zusätzliche Zufallszahl
 - Nach Authentisierung erhält *C* von *S* `random_number`
 - Diese muss bei jeder sensiblen Transaktion übergeben werden
- ```
GET https://server.de/chpasswd?
rn=random_number?user=margraf&passwd=123456
```
- Attacker kann Zufallszahl nicht auslesen (und damit nicht nutzen)
  - Aber: XSS-Angriff kann dies umgehen (wie?)

Weitere Maßnahme: Transaktionsnummern