### Réseaux - Chapitre 7

# I. Sécurité Web

# 1. Injection SQL

- Les données utilisateurs servent à construire une requête SQL
- Attaque : Evoyer des données permettant de modifier la requête, si certains éléments ne sont pas échappés.
- Ex: « 'or 1=1# » en tant qu'user
- Nombre de colonnes : ORDER BY (1 | 2 | 3 | 4 | ...) jusqu'à erreur
- Nombre de ligne: UNION SELECT 1, 2, 3, 4, ... jusqu'à non erreur
- Parenthèses, etc.: Tâtonnement.
- Récupérer version MySQL (@@version) : Dichotomie sur chaque octet avec substring
- Lecture et écriture de fichier sur le serveur : LOAD FILE, DUMPFILE
- Solution : échappement ou préparation de requêtes

### 2. Injection XSS

- Déposer du code à faire exécuter par le navigateur web (permanent ou volatile)
- Solution : échapper le HTML dans les input

### 3. Malicious file execution

- Exécuter son propre fichier sur le serveur
- Application de dépôt de fichier non sécurisée ou appel d'un code distant
- Solution : Bloquer l'utilisation de fonctions système, ...

## 4. Broken authentification and session management

- Deviner le numéro de session d'un user ou modifier les variables de session
- Failles :
  - Numéro de session trop peu aléatoire
  - Données de session stockées côté client

### 5. Insecure direct object reference

- Modifier un ID qui est envoyé par l'user pour accéder à des éléments qu'on ne devrait pas pouvoir voir.
- Solution : vérifier les droits

# 6. CSRF: Cross Site Request Forgery

- Faire charger des pages du site A depuis le site B par l'utilisateur
- Solutions :
  - Utiliser POST au lieu de GET complique le CSRF
  - o Utilisation de token

### 7. Insecure cryptographic storage

• Mots de passes hashés et salés.

# **SECURITE**

### Réseaux - Chapitre 7

# II. Failles applicatives

### 1. Buffer overflow

### a. Stack Overflow

- Liées à une mauvaise gestion de la mémoire
  - o Injection d'un shellcode dans la mémoire (court, pas de \0, ASM)
  - Ecraser l'adresse de retour d'un appel de fonction par l'adresse du shellcode
  - o Au lieu de faire un retour de fonction, on « retourne » au shellcode
- Pour connaitre l'adresse de son shellcode :
  - Accès a la machine
  - Bruteforce
- Protection:
  - Niveau programme: Utilise fonction type strn\*
  - Niveau compilateur : Utilisation de canaris (ajout de données aléatoires dans la stack, vérifiées à la sortie, si modifié, process tué)
  - Niveau kernel:
    - rendre la stack non executable
      - Saut vers une fonction intéressante
    - Adress space layout radomize
      - La valeur de retour est aléatoire
      - L'adresse du shellcode change tout le temps
      - Contournement:
        - o Faire un saut vers un endroit statique
        - NOP Spray : ajouter beaucoup de NOP pour augmenter la taille de la zone du shellcode
        - Return oriented programming: saut vers un programme mappé statiquement qui a un interet
        - Bruteforce très longue...

### b. Heap Overflow

- Même principe avec des malloc()
- Plus difficile

### 2. Autres failles

- Race condition: Exploiter le temps entre la vérification d'existence d'un fichier et son écriture
- Integer overflow: Exploiter la gestion des integer (65636  $\rightarrow$  0)
- Format string: Utilisation de %n dans printf:
  - o printf("%s %n", str, n); affiche str et stocke la longueur de str dans n.
  - Si un programme contient : printf(str); et que str contient des %n, on peut écrire dans le programme.
- Erreur d'implémentation cryptographique

#### 3. Détecter les failles

- Lire le code source
- Lire le code assembleur
- Détecter quand un programme plante
- ...

# **SECURITE**

# Réseaux - Chapitre 7

# III. Mots de passe faibles

- Attaque online : Essayer des couples login/password par défaut ou courants
- Attaque offline : A partir d'une liste login/password chiffrés on cherche les passwords
  - o Essai en direct
  - o Rainbow table : hash précalculés

# IV. Vulnérabilité Linux

- Obtenir accès root
  - o Failles kernel
  - Utilisation crontab
    - Modifier la cron pour faire executer des choses en tant que root
  - Fichier suid root