



2023/2024

# Shellcode - Rapport

ING 3 CS Groupe B

DASTUGUE Quentin

<b>I. Introduction</b>	<b>3</b>
<b>II. Notion et ce que j'ai compris : Lecture ELF</b>	<b>3</b>
1. La structure d'un fichier ELF :	3
2. Assembleur en général :	3
3. Parti comparaison	3
<b>III. Problèmes que j'ai rencontré</b>	<b>4</b>
<b>IV. PT_Note en PT_Load</b>	<b>4</b>
1. Trouver la bonne position	4
2. Modification d'un segment plus dynamique :	5
<b>V. Documentation</b>	<b>6</b>

## I. Introduction

Le projet consistait à injecter du shellcode dans un fichier elf. Pour cela, il fallait “rentrez” dans le fichier elf et trouver une manière de changer un PT\_NOTE en PT\_LOAD. Il fallait ensuite de ce nouveau PT\_LOAD pour injecter son shellcode. J'avoue ne pas être bon en assembleur mais j'ai tout de même essayé malgré mon manque d'expérience et de notions. J'ai pu néanmoins apprendre beaucoup grâce à ce projet.

## II. Notion et ce que j'ai compris : Lecture ELF

Déjà avant de commencer j'ai réalisé en code en C qui change dynamiquement le pt\_note d'un fichier elf, passé en argument, en pt\_load. J'ai fais ça car généralement cela m'aide pour définir la structure et la logique du code en assembleur. J'ai fait étape par étape ce code en C. Néanmoins, ce code ne m'a pas vraiment aidé, car certaines notions, comme passer de statique à dynamique sont plus dur en assembleur.

### 1. La structure d'un fichier ELF :

Comme mon code en C j'ai voulu faire étape par étape. J'ai d'abord commencé par la lecture et s'assurer que le fichier est bien un elf. Pour cette étape, j'ai compris que le format ELF est un standard utilisé sous Linux pour les exécutables, donc un simple code c “Hello World” produit un fichier ELF. Ce format commence toujours par une **signature magique** constituée des 4 octets “0x7F”, 'E', 'L', 'F'. Cette signature est essentielle pour reconnaître qu'un fichier est bien au format ELF. Pour cela, j'ai utilisé la commande “*readelf -h*” pour examiner les en-têtes elf et identifier les valeurs importantes. Dans mon code, j'ai extrait les 4 premiers octets du fichier grâce au syscall “*read*” pour vérifier cette signature.

### 2. Assembleur en général :

J'ai mieux compris comment les appels système fonctionnent en assembleur et comment communiquer avec le “noyau” pour effectuer des opérations comme lire, écrire, ou manipuler des fichiers.

Par exemple, pour ouvrir un fichier avec le **syscall open**, le registre **rax** doit contenir la valeur 2 (numéro du syscall open), le registre **rdi** reçoit le chemin du fichier, **rsi** indique les options d'ouverture (comme lecture seule 0 ou lecture/écriture 2), et **rdx** peut définir des permissions supplémentaires si nécessaire.

J'ai également vu l'importance de gérer les erreurs pour éviter les plantages du programme. Après chaque syscall, je vérifie si une erreur s'est produite en testant le registre **rax**, si **rax** est négatif, cela signifie qu'il y a eu une erreur. Dans ce cas, j'utilise **js** (jump if sign) pour afficher un message d'erreur approprié.

### 3. Parti comparaison

J'ai compris que le “*buffer*” est une zone mémoire réservée pour stocker temporairement des données. Dans mon programme, j'ai utilisé “*resb 4*” pour réserver 4 octets, car seuls les 4 premiers octets du fichier sont nécessaires pour vérifier la signature ELF.

Une fois les données lues, je les ai comparées à la signature attendue pour déterminer si le fichier est valide ou non.

Pour comparer, j'ai découvert l'instruction "**repe cmpsb**" qui permet de comparer automatiquement deux chaînes de données octet par octet. Elle est particulièrement utile pour vérifier si le buffer contenant les 4 octets lus correspond à la signature ELF

### III. Problèmes que j'ai rencontré

L'un des premiers blocages que j'ai rencontrés concerne la gestion des arguments pour permettre de passer un fichier en ligne de commande. Initialement, je voulais utiliser les arguments du programme pour spécifier dynamiquement le fichier ELF à analyser. Cependant, je n'ai pas réussi à récupérer correctement ces arguments en assembleur. Cela m'a obligé à coder le chemin du fichier de manière **statique** dans la section .data.

Pour résoudre cela, j'ai essayé de récupérer l'adresse des arguments via la pile **rsp**, qui est censée contenir les arguments passés au programme. Par exemple, en utilisant **[rsp + 8]** pour accéder au premier argument. C'est un code tout simple comme par exemple:

```
mov rax, [rsp + 8]
```

Malheureusement ça n'a pas fonctionné et j'ignore pourquoi, je n'ai donc pas pu gérer correctement les chaînes de caractères.

Une autre difficulté a été la comparaison des octets pour vérifier la signature ELF. Initialement, je voulais utiliser une boucle pour comparer manuellement chaque octet, comme ceci :

```
mov al, byte [rsi]
cmp al, byte [rdi]
jne erreur_signature
inc rsi
inc rdi
loop boucle_comparaison
```

Mais ce code ne marchait pas, j'ai cherché sur internet et j'ai trouvé la manière que j'utilise avec la CMPS instruction. (voir [docu](#))

### IV. PT\_Note en PT\_Load

Ici je vais faire les deux parties, les problèmes et ce que j'ai appris.

#### 1. Trouver la bonne position

Mon premier problème je l'ai rencontré assez vite. J'ai mal compris les valeurs indiquées dans `readelf -l hello_world`

```
NOTE          0x0000000000000038 0x0000000000000038 0x0000000000000038
              0x0000000000000020 0x0000000000000020  R      0x8
```

En fait je savais qu'il me fallait la position de mon premier `pt_note`, or j'ai pris la valeur que l'on voit ici `0x0338` comme valeur pour l'offset position. En utilisant `gdb` je me rends compte que je ne suis pas du tout à la bonne position.

En me renseignant plus je me rends compte que la vraie valeur de la position de mon `pt_note` se trouvait dans le hexedit du fichier ([docu](#)). En même temps, j'apprends que les `p_flags` des headers sont souvent situées à +4 octets de l'offset position, cette information est importante pour plus tard. ([docu](#))

A ce niveau, j'ai fait une méthode pas recommandée, j'ai cherché manuellement l'offset du `pt_note` dans le hexedit. Pour cela, j'ai modifié la position de l'offset dans mon code avec chaque offset qui avait des valeurs `04`, valeur qui correspond à un `pt_note`. Je savais également que les segments `pt_note` et `pt_load` se trouvent au début de mon hexedit. Par exemple : l'offset : `0000002C` et `000000B0` (je ne mets pas les screens les lignes sont bien trop longue).

J'ai remarqué ensuite qu'avec `000000B0` (176 en décimal) le flag du premier `pt_load` a été changé en `RWE`, cela est dû au +4 octets que je fais pour toucher les `p_flags`. C'était une très bonne nouvelle, j'avais au moins confirmation que mon code marchait.

```
[Requesting program interpreter: /lib64/ld-linux-x86-64.so.2]
LOAD      0x0000000000000000 0x0000000000000000 0x0000000000000000
          0x00000000000005f8 0x00000000000005f8 RWE      0x1000
```

Maintenant je devais me déplacer à la bonne position. Je savais que normalement la taille standard d'un header d'un ELF64 est de 56 octets. A partir de là, j'ai essayé de faire `176 + 56` octets pour voir si je pouvais toucher le prochain `pt_load` et j'ai su que j'étais sur la bonne voie :

```
[Requesting program interpreter: /lib64/ld-linux-x86-64.so.2]
LOAD      0x0000000000000000 0x0000000000000000 0x0000000000000000
          0x00000000000005f8 0x00000000000005f8 RWE      0x1000
LOAD      0x0000000000000100 0x0000000000000100 0x0000000000000100
          0x00000000000001f5 0x00000000000001f5 RWE      0x1000
LOAD      0x0000000000000200 0x0000000000000200 0x0000000000000200
```

J'en ai donc déterminé ainsi la valeur du offset position de mon premier `pt_note` : `456`. Avec cette valeur juste, j'ai pu changer mon `pt_note` en `pt_load`.

## 2. Modification d'un segment plus dynamique :

Ensuite j'ai modifié mon code pour qu'il soit un peu moins statique, je pars de la position de début `0xB0` et je boucle en faisant +56 octet jusqu'à ce que je trouve un segment avec un `p_type = 0x04`. Pour chaque itération, je lis un segment dans un buffer temporaire (dans mon code "`buffer_segment`") et je compare le type du segment.

J'ai donc appris à comment se repositionner dans le fichier pour modifier son type et ses flags associés. J'ai ainsi compris que pour écrire directement dans un fichier binaire, il suffit de se déplacer à l'offset voulu avec "`lseek`" et d'écrire la nouvelle valeur avec "`write`".

## V. Documentation

[https://www.tutorialspoint.com/assembly\\_programming/assembly\\_cmps\\_instruction.htm](https://www.tutorialspoint.com/assembly_programming/assembly_cmps_instruction.htm)

En C :

<https://www.linkedin.com/pulse/elf-files-how-handle-them-c-tariq-abu-elhamd>

<https://stackoverflow.com/questions/34960383/how-read-elf-header-in-c>

<https://stackoverflow.com/questions/36246606/correct-way-to-read-elf-files-in-c>

Très important :

[http://wiki.osdev.org/ELF\\_Tutorial](http://wiki.osdev.org/ELF_Tutorial)

Code inspiré

En c : <https://github.com/TheCodeArtist/elf-parser/blob/master/elf-parser.c>

Docu intéressante sur le sujet du projet :

<https://tmpout.sh/1/2.html>

<https://www.guitmz.com/linux-midrashim-elf-virus/>

Bien comprendre ELF

<https://cpu.land/becoming-an-elf-lord>

<https://www.youtube.com/watch?v=bdNCcYddYEU>

<https://wiki.osdev.org/ELF>

[https://linuxhint.com/understanding\\_elf\\_file\\_format/](https://linuxhint.com/understanding_elf_file_format/)

Très important :

[https://en.wikipedia.org/wiki/Executable\\_and\\_Linkable\\_Format](https://en.wikipedia.org/wiki/Executable_and_Linkable_Format)

Pour assembleur :

[https://chromium.googlesource.com/chromiumos/docs/+/\\_master/constants/syscalls.md#x86\\_64-64\\_bit](https://chromium.googlesource.com/chromiumos/docs/+/_master/constants/syscalls.md#x86_64-64_bit)

[https://www.tutorialspoint.com/assembly\\_programming/index.htm](https://www.tutorialspoint.com/assembly_programming/index.htm)