SEL - TP - Rapport

Introduction

Modification de code à la volée, par Antoine Geimer et Lendy Mulot.

Documentation

Nous avons implémenté les fonctions suivantes:

- find_process renvoie le pid d'un processus étant donné le nom de l'utilisateur et le nom du processus.
- get_function_offsetrenvoie le décalage entre le début de la section texte et le code de la fonction target_function pour le processus target_processus.
- get_process_memory renvoie un pointeur vers le début de la section texte du processus.
- get_libc_memory est assez similaire à get_process_memory, elle renvoie un pointeur vers le début de la libc pour le processus.
- write_in_memory écrit la séquence d'instruction buffer à l'addresse address du processus. Les instructions écrasées sont sauvegardées dans override s'il n'est pas NULL.
- run est la fonction principale, appelée par le main (nous avons un dossier par partie et main appelle le run du fichier utilisé pour la compilation).

Avancement

Les trois premières parties ont été validées.

Voici le fonctionnement de la quatrième partie:

- On récupère les arguments (nom du processus, nom de la fonction, taille du code à écrire) et on calcule les pids des processus traçant et tracé.
- On calcule les adresses des fonctions posix_memalign et mprotect dans l'espace d'adressage du tracé. Pour cela on calcule l'offset de ces fonctions dans l'espace d'adressage du traçant en utilisant l'adresse (virtuelle) de la fonction et le résultat de get_libc_memory. L'offset étant le même pour le processus tracé, on a donc l'adresse de la fonction sur le processus tracé.
- On écrit les instructions pour les appels à posix_memalign et mprotect avec gestion des registres à chaque trap.
- On restaure les instructions écrasées et les registres.
- On écrit les instructions pour le jmp vers la fonction écrite sur le tas.

Améliorations possibles

- Dans les différentes parties, nous avons montré comment passer jusqu'à trois arguments en paramètres de fonction, utilisant les registres, cependant pour un plus grand nombre d'arguments, le fonctionnement est différent et n'as pas été implémenté.
- Notre implémentation ne peut actuellement écrire qu'une seule fonction particulière, qui est écrit directement dans le fichier part4/part.c (qui correspond au code de la fonction optimised du fichier target.c). Il pourrait être intéressant de remplacer le paramètre de taille par un chemin vers un fichier contenant les instructions à écrire.
- On ne peut actuellement pas remplacer la fonction optimisée par une fonction faisant des appels à d'autres fonctions. En effet, si les call sont à des adresses relatives, le code ne sera plus correcte lorsqu'on le met dans le tas. On pourrait éventuellement remplacer toutes les instructions call relatives par des call absolus (il existe peut-être une option de compilation permettant cela).
- Même si on résolvait le problème précédent, cela ne résoudrait pas des problèmes tels qu'un appel de fonction en utilisant une variable statique non définie dans le tracé (par exemple une chaîne de caractère pour printf).
 Il faudrait ici allouer de la place pour placer la chaîne et remplacer son adresse initiale relative (obtenue en la compilant) par une adresse absolue.

Challenge bonus

Remplacement des appels

Pour remplacer les appels à la fonction non-optimisée par les appels à la fonction optimisée, deux options sont possibles:

- On implémente une sorte de parser d'instrucions x86 pour identifier les call et les remplacer par des call absolus à l'adresse de la fonction optimisée (en ajoutant éventuellement un instruction pour mettre l'adresse dans un registre si besoin) ou en recalculant l'offset.
- On utilise la sortie de objdump pour identifier plus facilement les call puis on applique la même idée que pour la première option.

Cependant, devoir ajouter une instruction pour mettre l'adresse dans un registre demanderait de décaler les instructions suivantes, pouvant déborder sur une zone non allouée. Recalculer l'offset serait donc probablement l'option à privilégier.

Multi-threads

TODO

Comment utiliser

- Cloner le répo: git clone git@github.com:ZeGmX/SEL-TP.git.
- Lancer un terminal dans le dossier SEL-TP.
- Pour compiler la partie i, i = 1, 2, 3 ou 4, utiliser la commande make PART=i.
- Lancer le processus tracé avec ./target.
- Lancer le processus traçant avec ./tp suivi des arguments nécessaire pour la partie. Utiliser la commande ./tp affichera un message d'erreur indiquand quels sont les arguments attendus pour la partie. Pour la partie 4, vous pouvez utiliser ./tp target target_function 11.
- Si vous utilisez le processus target, attendez quelques instants (target contient une instruction sleep(5)).

Une execution correcte de la partie 4 devrait ressembler à ceci:

```
CHALLENGE 4
Found process ID: 4744
Found target function address 55810615e155
Found posix_memalign address: 7f27772a9d90
Found mprotect address: 7f2777318200
Wrote 13 byte(s) into memory.
Target got a signal: Trace/breakpoint trap
Allocated address: 558107ee8000
Wrote 13 byte(s) into memory.
Target process ran mprotect successfully.
Wrote 11 byte(s) into memory.
Wrote 2 byte(s) into memory.
Wrote 8 byte(s) into memory.
Wrote 2 byte(s) into memory.
```

Le processus tracé quant à lui devrait avoir un comportement similaire au suivant (addresses may vary):

```
This program will run target_function every 5 seconds.
Running main loop...
Entering original target_function!
Return value: 5
Running main loop...
Entering original target_function!
Return value: 5
Running main loop... <- code injection happened here
Return value: 1
Running main loop...
Return value: 1
Running main loop...
Return value: 1
Running main loop...
Return value: 1
```