Relazione Progetto NSD

Cristiano Cuffaro matricola: 0299838 cristiano.cuffaro@outlook.com

12 maggio 2022

Indice

1	Des	crizione preliminare del problema e dell'attacco	2
	1.1	Boot del sistema	2
	1.2	Utilizzo di initrd	2
	1.3	Horse Pill	3
2	Imp	blementazione	3

1 Descrizione preliminare del problema e dell'attacco

La maggior parte dei sistemi operativi convenzionali *Unix-like*, come Linux, durante la fase di boot fa uso di un *initial ram disk*, chiamato *initrd*. Il problema è che ad oggi quest'ultimo non è sicuro e può essere compromesso per ottenere il controllo del sistema.

1.1 Boot del sistema

Tipicamente, quando si fa uso di initrd, l'avvio del sistema avviene nel seguente modo:

- 1. il bootloader carica il kernel e initrd;
- 2. il kernel converte initrd in un RAM disk "normale" e libera la memoria usata da initrd;
- 3. initrd viene montato come root;
- 4. viene eseguito /linuxrc (chiamato anche /init), che può essere qualsiasi eseguibile valido (inclusi gli shell script) e viene eseguito con UID 0;
- 5. linuxrc monta il file system root "reale";
- 6. linuxrc assegna il file system root alla directory root utilizzando la system call pivot_root;
- 7. linuxrc esegue la exec di /sbin/init sul nuovo file system root, consentendo la sequenza di avvio ordinaria;
- 8. viene rimosso il file system initrd.

1.2 Utilizzo di initrd

È possibile avviare un sistema Linux senza utilizzare un initrd, ma questo normalmente richiede la compilazione di un kernel specifico per l'installazione.

Infatti, se non si usa un initrd non si possono caricare moduli del kernel prima di aver montato la partizione radice, e quindi quest'ultima deve poter essere montata utilizzando solo moduli che sono compilati nel kernel. Quindi un kernel generico dovrebbe contenere il supporto necessario a montare qualsiasi tipo di partizione radice, e finirebbe così per contenere molti moduli non necessari.

L'utilizzo di un initrd permette invece alle distribuzioni Linux di fornire un kernel precompilato con tutte le funzionalità realizzate come moduli, e di costruire per ciascuna installazione un initrd contenente i moduli necessari per montare il filesystem radice su quella particolare installazione.

1.3 Horse Pill

L'idea dell'attacco è che il rootkit Horse Pill sostituisce il file run-init¹ in initrd e quindi ottiene il controllo sul sistema al momento dell'avvio. Poiché initrd è generato dinamicamente e non ci sono controlli di integrità su di esso, è improbabile che un tale cambiamento venga notato attraverso un'osservazione casuale.

Quando il rootkit viene eseguito, a valle dell'infezione, inserisce l'intero sistema in un container creato sfruttando il meccanismo dei namespace presente in Linux. Avvia anche un processo backdoor, al di fuori di quel container. Tutto il resto, incluso il processo systemd e tutti i servizi e le applicazioni di sistema regolarmente previsti, sono in esecuzione all'interno del sistema containerizzato. Il processo run-init compromesso crea anche dei processi e li rinomina in modo che sembrino gli autentici thread del kernel. Gli utenti e gli amministratori che sono "vittime" del rootkit non possono vedere i processi e la backdoor in esecuzione al di fuori del sistema containerizzato. Il sistema appare praticamente normale dall'interno.

La backdoor installata dal rootkit Horse Pill crea una sorta di connessione effimera sfruttando un tunnel DNS, che consente di connettersi al server attaccante per ricevere comandi e scambiare dati.

2 Implementazione

Ciò che viene fatto dall'initial ramdisk infetto sono i seguenti task:

- caricamento dei moduli necessari per l'architettura specifica
- rispondere agli eventi di hotplug
- cryptsetup (opzionale)
- ricerca e montaggio del file system rootfs
- enumerazione dei thread del kernel
- clone(CLONE_NEWPID, CLONE_NEWNS)
 - remount di /proc
 - creazione dei kernel thread fittizi
 - clean up e smontaggio di initrd
 - esecuzione di init
- remount di root
- montaggio di uno spazio di lavoro scratch
- fork()

¹All'avvio, una volta montato il disco initrd il kernel esegue /linuxrc che, tra le altre cose, lancia il binario /usr/bin/run-init per avviare il processo user-mode iniziale del sistema.

- aggancio agli aggiornamenti di initrd
- esecuzione della shell backdoor
- waitpid()
- $\bullet\,$ catch dello shutdown o del reboot

dove in grassetto sono evidenziate le attività eseguite anche da un ramdisk regolare.