面白かったRev問題紹介

Tan@Tan90909090



#kurenaif_party6

自己紹介



Tan@Tan90909090

2019年にCTFを始めました 主にrevジャンルを解いています

<u>https://tan.hatenadiary.jp</u>でwrite-up記事を35本書いてます

初登壇です!

プログラム系統備忘録ブログ

記事中のコードは自己責任の下でご自由にどうぞ。

2024-06-20 SECCON Beginners CTF 2024 write-up CTF SECCON Beginners CTF 2024へ、一人チーム rotation で参加しました。そのwrite-up記 事です。 IDAの解析結果ファイル.i64は、GitHubで公開しています。 続きを読む # SECCON # CTF # ctf4b Tan90909090 4日前 読者になる



LT内容

- rev問題紹介
 - 面白いと思ったポイント
 - 作問者様の想定解法や私の解法 (=ネタバレあります)
- 伝えたいこと
 - あくまで「CTF問題を解くため」の紹介です
 - こんな問題がある、手法がある、ということ
 - ひたすら悩んだ問題を解けると最高!
- 「他にこんな方法がある」などあればコメント等お願いします!

目次

- 1. TSG CTF 2023 "T the weakest"
- 2. Ricerca CTF 2023 "RSLocker"
- 3. LINE CTF 2024 "BrownFlagChecker"

TSG CTF 2023 "T the weakest"

- Linux x64 ELF
- CUIのフラグチェッカー問題
- コマンドライン引数としてフラグを与えるタイプ

この問題の面白いポイント

- 正解フラグの長さは100文字
- 「1文字チェック→正解なら別ELFをメモリ中に復号して実行」を 100段階繰り返す
 - →次ページで詳しく説明します
- 途中の段階から 「1文字チェック結果にかかわらずデバッガーを検知すると失敗」 などが入る
 - →後で詳しく説明します
- その状況で、1文字単位の正誤判定を自動化できますか、な問題

ELFをメモリ中に展開して実行する流れ

- 1. memfd_createでメモリに紐づいたファイルを作成して、fdを取得
- 2. writeで、取得したfdに次段階のELFを書き込み
- 3. sprintf(s, "/proc/self/fd/%d", fd) 形式の文字列を作成
- 4. execv(s, argv) で次段階のELFを実行 ← メモリ中のELFを実行!
- →実行例は次ページ

動作の流れ

```
$ strace ./t_the_weakest 'TSGCTF{test}' 2>&1 | grep -e memfd_create -e execve -e write
execve("./t_the_weakest", ["./t_the_weakest", "TSGCTF{test}"], 略) = 0
memfd_create("", MFD_CLOEXEC|MFD_ALLOW_SEALING) = 3
write(3, "177ELF1288", 1228883) = 1228883
execve("/proc/self/fd/3", ["./t_the_weakest", "SGCTF{test}"], 略) = 0
memfd_create("", MFD_CLOEXEC|MFD_ALLOW_SEALING) = 3
write(3, "177ELF1286", 1216595) = 1216595
略
execve("/proc/self/fd/3", ["./t_the_weakest", "{test}"], 略) = 0
memfd_create("", MFD_CLOEXEC|MFD_ALLOW_SEALING) = 3
write(3, "177ELF12\text{8}", 1155155) = 1155155
execve("/proc/self/fd/3", ["./t_the_weakest", "test}"], 略) = 0
write(1, "ng\n", 3ng)
```

途中の段階から入るデバッガー検知等の処理

最初のうちは「argvの先頭文字が正解かどうか」だけで判定します 途中から他の判定も一緒に行われるようになります

- malloc(10)結果が.bssに近いと失敗判定 (ASLR無効判定とのこと)
- getenv("LINES") か getenv("COLUMNS") の結果が 非NULLなら失敗判定
- getppid結果にptraceでアタッチしたり
 killでSIGSTOPやSIGCONTを送信したりする中で
 想定の戻り値でなければ失敗判定
- (気付きませんでしたがsignalを使った判定もあったとのこと)

作問者様の想定解法

- 1. LD_PRELOADで、ptraceとkillを無力化する内容へ差し替える
- 2. strace実行してexecveの実行回数を数える
- 3. 先頭から1文字ずつ特定する

というのが想定解法のようです

私の解法

ソルバーがgdbを自動操作

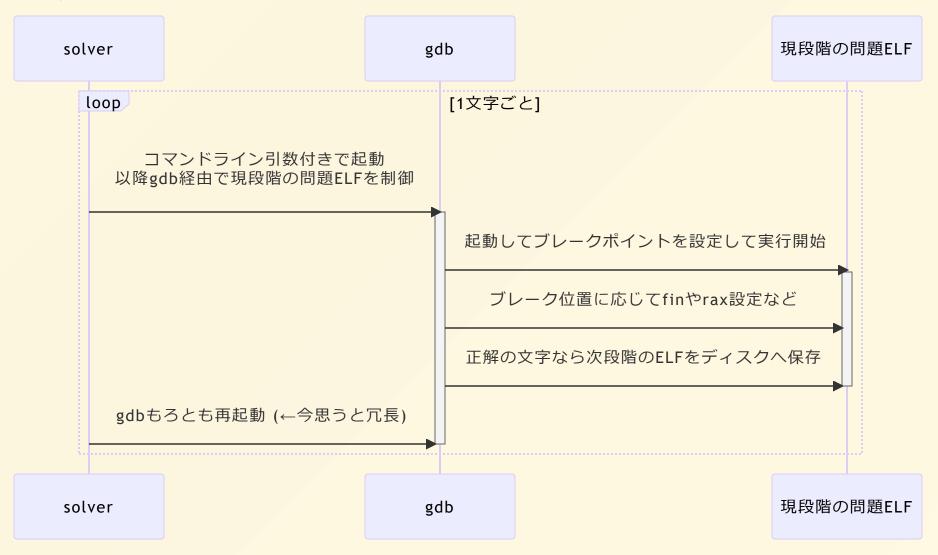
- gdbでブレークポイントを仕掛けて自動実行しつつ 1文字ずつ特定する
- 次段階ELF書き込みのwrite到達時にディスクへ保存
 - うまくいかない段階があればIDAで確認
- デバッガー対策処理はブレークポイント設定→戻り値改ざんなどで突破→詳細は後で解説

(余談)pwntoolsの乱用

世間一般では、Pythonからgdbを自動操作するには gdbの-xオプションにPythonコードを与えつつ 「import gdb」を使うようです

私はその方法を知らなかったので
pwntoolsのprocessでgdbを自動操作しました
gdbも適切なプロンプトがあるCUIプログラムなので
recvuntilやsendlineで自動化できます!

(余談)私の解法の図解



デバッガー検知等を突破してフラグを特定

- malloc(10)結果が.bssに近いと失敗判定 (ASLR無効判定とのこと)→mallocヘブレークポイントを仕掛けて戻り値を変更
- getenv("LINES") か getenv("COLUMNS") の結果が 非NULLなら失敗判定
 - →getenvにブレークポイントを仕掛けて戻り値をNULLへ変更
- getppid結果にptraceでアタッチしたり
 killでSIGSTOPやSIGCONTを送信したりする中で
 想定の戻り値でなければ失敗判定
 - →犠牲用catプロセスを起動してgetppid結果をcatのpidへ変更

感想

- Linuxはメモリ中のELFを簡単に実行できる!
- LD_PRELOADが便利そうです!
- gdbも「適切なプロンプトがあるCUIツール」なので pwntoolsのprocessで自動化できます!

Ricerca CTF 2023 "RSLocker"

- Windows x64 EXE
- GUIのTextBoxヘフラグを入力してButtonイベントで正誤判定する フラグチェッカー問題

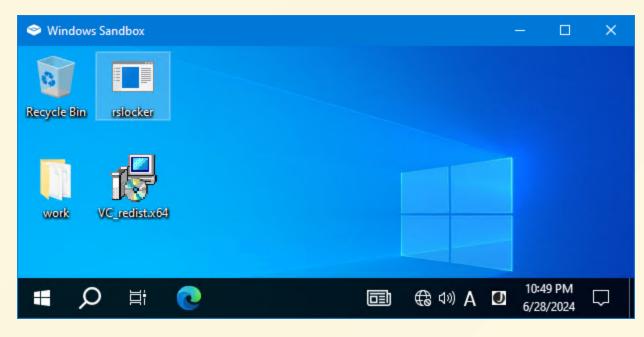
この問題の面白いポイント

- Screen LockerなDesktop切り替え動作
- PEB要素などを使ったデバッガー検知
- 入力内容の変換にaesenc命令を使用
 - デバッガー検知有無で値が変わる内容や 現在のDesktop名も変換に使います

作問者様の想定解法&私の解法

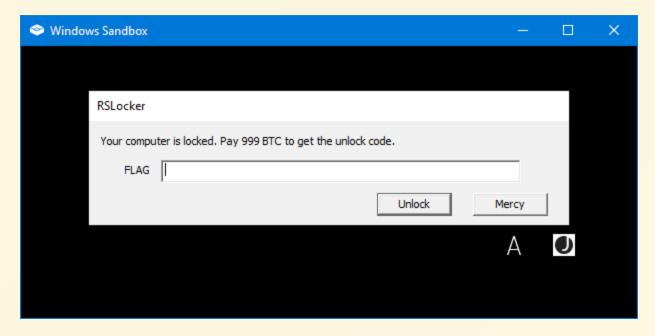
- Desktop切り替え関数呼び出しなどをパッチで無力化
- デバッガー検知処理もパッチで無力化
- aesenc命令でXORされる値をデバッガー実行で確認
 - →最終的な比較内容からフラグを逆算

Desktop切り替え 1/2



RSLocker.exe起動前は、ごく普通のexplorer表示

Desktop切り替え 2/2



RSLocker.exe起動後は、explorerすらないRSLockerだけの表示にこのような機能をScreen Lockerと呼ぶようです

どうやらUACの権限昇格確認時と同様のDesktop切り替えのようです

aesenc命令はAES暗号化の1ラウンド分

```
AESENC xmm1, xmm2/m128
Tmp := xmm1
Round Key := xmm2/m128
Tmp := ShiftRows (Tmp)
Tmp := SubBytes (Tmp)
Tmp := MixColumns (Tmp)
xmm1 := Tmp xor Round Key
```

- 第1オペランドはブロック、本問題ではGUI入力内容
- 第2オペランドはXOR鍵、 本問題ではデバッガー検知結果やDesktop名に由来する固定値
 - 次ページで説明

本問題のaesenc命令用XOR鍵の計算式は複雑

aesencのXOR鍵xmm3は、デバッガー検知処理等を無視すれば固定値ただ私はSIMD命令が何も分からず手動計算できないのでデバッガー実行してxmm3の値を確認したいです

本問題のデバッガー対策

- IsDebuggerPresent() main冒頭でこれで検知したらすぐに終了します
- NtCurrentPeb()->BeingDebugged
- NtCurrentPeb()->NtGlobalFlag
 起動後タイマー処理時にこれらで検知したらaesenc用XOR鍵が変化
 →デバッガーでXOR鍵を確認しても復号できない
 ※NtCurrentPeb()はIDAの「mov rax, gs:60h」解釈結果
- 前述した、Desktop切り替え処理
- →辻褄が合うようにパッチを当てて解決

フラグ逆算時の工夫

- フラグ逆算にはaesencの逆演算が必要
 - aesdec命令は一見するとaesenc命令と対に見えますが 実際は逆演算ではありません
- 逆演算の時前実装が必要ですが xmmレジスタ値をAESのブロックとして どのように割り当てるかが調べてもよく分からず
- デバッガー実行で確認した入出力の組を テストケースに活用しました!
- テストケースが通る割り当て方が判明して、フラグも復号成功!

感想

- Desktop切り替えが凄い!
 - 日常用語の「Desktop」とは全然違う意味です!
- PEB経由のデバッガー検知処理や aesenc命令に詳しくなれました!

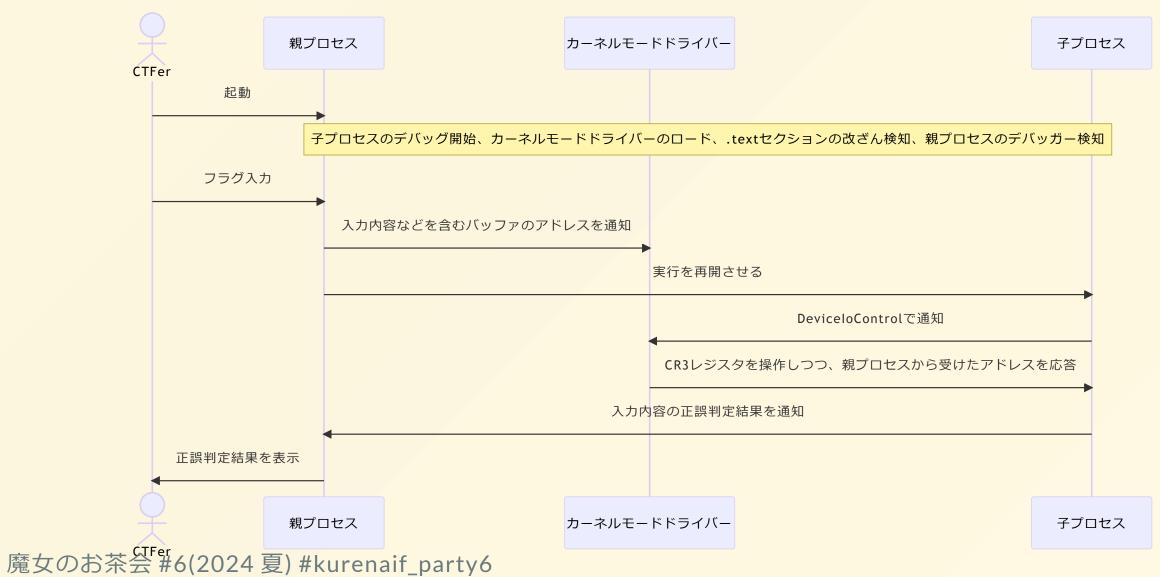
LINE CTF 2024 "BrownFlagChecker"

- Windows x64 EXE Windows x64 SYS
- CUI実行中にフラグを入力する、フラグチェッカー問題

この問題の面白いポイント

- SYSファイルはWindowsカーネルモードドライバーです!
- EXEを起動すると、もう1つEXEを起動して Debugger/Debuggeeの関係になる
- 親子それぞれのプロセスがDevice lo Controlを使って、 カーネルモードドライバーを経由して仮想アドレスをやり取り

親子プロセスとカーネルモードドライバーの関係



CR3レジスタを使った手動ページング

CR3レジスタ: ページングに関係するレジスタらしいです

- 1. カーネルモードドライバーは親プロセスから仮想アドレスを引数に CR3レジスタ内容や各種関数でなにか色々します (MmAllocateContiguousMemory, MmGetPhysicalAddress, MmGetVirtualForPhysical)
- 2. カーネルモードドライバーは子プロセスからの通知を受けてなにか色々やって、親プロセスの仮想アドレスを応答します
- 3. 最終的に子プロセスが親プロセスの仮想アドレスを間接参照する!

30

多数のデバッガー対策、改ざん対策

- 子プロセス側はすでにDebuggeeなので 新たなデバッガーはアタッチ不可能
- カーネルドライバー側で DeviceIoControlの呼び出し順序や ProcessID/ThreadID等が正しいことを検証したり 親プロセスにデバッガーがあるかを検知したり
- カーネルドライバー側で EXEの.text領域のCRC32を計算して改ざん検知もしたり
- 他にも色々(カーネルサイドの機能でよく分からず......)

作問者様の想定解法

Discordでの作問者様の書き込みを見るに、 静的解析だけですべてを追跡することが想定解法のようです

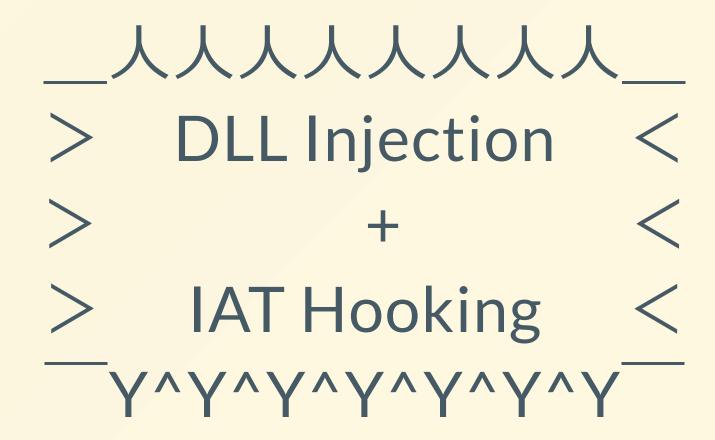
ただ私の場合、CR3レジスタの効果が全然分かっておらず 静的解析だけでは到底不可能でした







私の解法



DLL Injection + IAT Hookingとは

- LinuxでのLD_PRELOADと同様の機能のはず......?
- API呼び出しを自作関数へ差し替える手法
- 呼び出された自作関数では API引数を調べたり APIの戻り値を確認したり その他好きな処理を挟んだり 望むなら全く違う処理に変えたりできます
- (時間に余裕があれば)最後に解説します

DLL Injection + IAT Hookingでは検知を回避できる?

- デバッガー検知類→デバッガーとしてのアタッチはしていないのでセーフ
- Device lo Controlの呼び出し順やProcess ID/Thread IDチェック→EXEのAPI呼び出し順序等は変えていないのでセーフ
- EXEの.textセクションのCRC32チェック
 - →書き換えるIATは.rdataセクションにある
 - →.textセクションはそのままなのでセーフ!

検知を回避しつつ、自作処理を差し込める!

DLL Injection + IAT Hookingで何をする?

- CreateProcessAを差し替えて 子プロセスにもDLL Injection + IAT Hookingする
- Device lo Control を差し替えて子プロセスが最後に読み込む内容を確認する
- memcmpを差し替えて子プロセス最後の正誤判定の内容も確認する
- →つまりはprintfデバッグ!

リバーシング結果とprintfデバッグ結果で解く

- リバーシング結果から なにかの内容を 鍵とIVの9組を使ってAES-128-CBCで9回暗号化してから memcmpで固定値と比較していると判明
- printfデバッグ結果から 暗号化対象は入力文字列そのもの 鍵とIVは固定値と判明
- 固定値を復号することで正解の入力を逆算できる!

感想

- Windowsカーネルモードドライバーを初めて読みました!
- CR3レジスタ経由のページングが ものすごかったです!
- DLL Injection + IAT Hookingの知識が 役立つときが来るとは思ってませんでした!

付録

BrownFlagChecker問題などの補足事項です

- 1. DLL Injectionの基本的な流れ
- 2. IAT Hookingの原理
- 3. IAT Hookingの基本的な流れ

DLL Injectionの基本的な流れ

- 1. CreateProcessAにCREATE_SUSPENDEDフラグを指定して プロセスを一時停止状態で起動します
- 2. VirtualAllocExで対象プロセス中にメモリを確保します
- 3. WriteProcessMemoryで確保した領域へDLLパスを書きます
- 4. LoadLibraryAのアドレスを取得します マシン起動中は全プロセスで同一のアドレスを取るようです
- 5. CreateRemoteThreadで、書き込んだDLLパスを引数に 対象プロセスにLoadLibraryAを実行させます → DLL Injection
- 6. ResumeThreadでプロセス本来の動作を開始させます

IAT Hookingの原理

PE(=EXE/DLL)がImplicit LinkingしているDLLのAPIを呼び出すときはIAT(Import Address Table)と呼ばれる領域のアドレスを参照しますWindowsのPE LoaderがIATを解決してアドレスを書き込みます

もしIATが変更されている場合は EXE/DLLがそのAPIを呼び出そうとした時に 変更後のアドレスが呼び出されます →IAT Hooking

IAT Hookingの基本的な流れ

- 1. HINSTANCEやHMODULEは、実はIMAGE_DOS_HEADER*です
- 2. 仕様書通りにIMAGE_NT_HEADERS*などを得ます
- 3. 仕様書通りにIMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR*を得ます
- 4. IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR中に IATやILT(Import Lookup Table)のRVAがあります
- 5. 仕様書通りにILTを参照してAPI名を調べて そのAPIのIATを目的のアドレスへ変更します IATは通常.rdata領域にあるのでVirtualProtectも併用します

https://learn.microsoft.com/en-us/windows/win32/debug/pe-format#the-idata-section

おしまい

- CTFは楽しい!問題を解ければもっと楽しい!
- 今回紹介した内容が役に立てば嬉しいです!
- 素敵なコンテストを開催くださる皆様ありがとうございます!