切換導航 Farseerfc的小窩

- 繁體
- <u>简体</u>
- **English**
- 日本語

- **≜** About
- **≜** Links
- About
- <u>Links</u>
- \Box
- □ Import
- □ Life
- <u>□ Tech</u>

- □ Import
- □<u>Life</u>
- □ Tech
- Q

搜索

- 搜索
- # <u>歸檔</u>
- 2

[zz]"西廂計劃"原理小解 <u></u>

好神奇的想法,先存着,以後慢慢研究

原文: http://blog.youxu.info/2010/03/14/westchamber/

待月西廂下,迎風戶半開。隔牆花影動,疑是玉人 來。

最近推上最流行的一個關鍵詞是"西廂計劃",這個計劃名字取得很浪漫,客戶端叫做張生,對,就是西廂記裏面那個翻牆去見崔鶯鶯小姐的張生;顯然,服務器端必然叫做崔鶯鶯。客戶端的張生是最重要的部件,可以不依賴於服務端工作。因爲西廂計劃的作者只是簡要的介紹了一下原理,其他報道又語焉不詳,我當時就覺得很好奇,花了昨天一個晚上詳細讀了一下源代碼,終於知道怎麼回事了,覺得原理非常漂亮,所以寫篇文章介紹總結一下。

先說大方向。大家都知道,連接被重置的本質,是 因爲收到了破壞連接的一個 TCP Reset 包。以前劍 橋大學有人實驗過,客戶端和服務器都忽略 Reset, 則通信可以不受影響。但是這個方法其實只有理論 價值,因爲絕大多數服務器都不可能忽略 Reset 的 (比如 Linux,需要 root 權限配置iptables,而且這本 身也把正常的 Reset 給忽略了)。只要服務器不忽略 Reset,客戶端再怎麼弄都沒用,因爲服務器會停止發送數據,Reset 這條連接。所以,很多報道說西廂計劃是忽略 Reset,我從源代碼來看應該不是這樣。在我看來,西廂計劃是利用了牆的一個可能的弱點-牆只在連接發起的時候把一個 TCP 連接加入監聽序列,如果牆認爲這個連接終止了,就會從監聽序列中去掉這條記錄,這樣,這條連接上後續的包就不會被監聽。西廂計劃就是讓牆"認爲"這個連接終止的一個絕妙的方法。只要牆認爲這個連接兩端都是死老虎,牆就不會觸發關鍵詞檢測,其後所有的數據,都不存在連接被重置的問題了。

如何讓一個連接置之死地而後生,就是西廂計劃那幫黑客神奇的地方了。這也不是一日之功。首先,這幫牛人發現,牆的是一個入侵檢測系統,把含有關鍵字的包當成一種"入侵"來對待。採取這種設計有很多好處,但缺點是入侵檢測系統可能具有的問題,牆都可能有。西廂計劃主頁上那篇著名的論文就是講這些七七八八的漏洞的。可以說處理這些七七八八的漏洞是非常困難的,迫使牆的設計者"拆東牆,補西牆"。這樣補來補去,外表看起來好像很牛逼的牆,其實有很多本質上無法簡單修補的漏洞,

其中有一個致命的,就是 TCP 連接狀態的判定問題。 出於入侵檢測系統這種設計的侷限,牆沒有,也沒辦法準確判定一條 TCP 連接的狀態,而只是根據兩邊收到的數據來"推測"連接的狀態。而所有的關鍵詞檢測功能,都是基於"連接還活着"的這個推測的結果的。因爲牆的規則是在連接發起的時候開始對這條連接的檢測,在連接終止的時候停止對這條連接的檢測,所以,一旦對連接的狀態推測錯誤,把還活着的連接當成已經關閉的連接,牆就會放棄對這條連接上隨後所有的包的檢測,他們都會都透明的穿過牆的入侵檢測。

上面只是想法,具體到 TCP 協議實現這一層,就要只迷惑牆,還不能觸及我要通信的服務器。最理想的情況下,在任何有效通信之前,就能讓牆出現錯誤判斷,這些,就需要對 TCP 協議有深刻理解了。西廂計劃的那幫黑客,居然真的去讀 TCP 幾百頁的RFC,還居然就發現了方法(這裏我假設讀者都知道 TCP 的三次握手過程和序列號每次加一的規則)。 我們都知道,三次握手的時候,在收到服務器的 SYN/ACK 的時候,客戶端如果發送 ACK 並且序列號+1 就算建立連接了,但是客戶端如果發送一個序列號沒 +1 的 FIN (表示連接終止,但是服務器

知道,這時候連接還沒建立呢,FIN 這個包狀態是錯的,加上序列號也是錯的,服務器自己一判斷,就知道這個包是壞包,按照標準協議,服務器隨手丟棄了這個包),但這個包,過牆的時候,在牆看來,是表示連接終止的(牆是 ma de in china,是比較山寨的,不維護連接狀態,並且,牆並沒有記下剛纔服務器出去的 SYN/ACK 的序列號,所以牆不知道序列號錯了)。所以,牆很高興的理解爲連接終止,舒了一口氣去重置其他連接了,而這個連接,就成了殭屍,牆不管你客戶端了,而這時候,好戲纔剛剛開始。

事實上,牆是雙向檢測的(或者說對每個包都檢測的),因此,對服務器和客戶端實現相同的對待方法,所以,牆不管客戶端還不行,假如服務端有關鍵詞傳給客戶端,牆還是有可能要發飆的(這裏說有可能,因爲我也不知道)。所以,最好的辦法就是,讓服務端也給牆一個終止連接的標誌就好了。可是這個說起來簡單,做起來難,怎麼能讓不受自己控制的服務器發一個自己想要的包呢?西廂計劃的那幫黑客,再次去讀幾百頁的 RFC,令人驚訝的發現,他們居然在 RFC 上發現了一個可以用的特性。我們上面說了,三次握手的時候,在收到 SYN/ACK

後,客戶端要給服務器發送一個序列號+1的ACK, 可是,假如我不+1呢,直接發 ACK 包給服務器。牆 已經認爲你客戶端是死老虎了,不理你了,不知道 你搞什麽飛機,讓這個 ACK 過了。可是服務器— 看,不對啊,你給我的不是我期待的那個序列號, RFC 上說了,TCP 包如果序列號錯了的話,就回復 一個 Reset. 所以,服務器就回復了一個 Reset。這 個 Reset 過牆的時候,牆一看樂了,服務器也終止 連接了,好吧,兩邊都是死老虎了,我就不監聽這 條連接了。而至於客戶端,這個服務器過來的 Reset 非常好識別,忽略就是。隨後,客戶端開始 正確的發送 ACK, 至此,三次握手成功,真正的好戲 開始,而牆則認爲客戶端和服務器都是死老虎,直 接放過。所以,張生就這樣透明的過了牆。 至於過 牆以後所有的事情,《西廂記》裏面都有記載,各 位讀者自行買書學習。

現在的西廂計劃客戶端,即"張生"模塊的防連接重置的原理就是這樣,服務器端,即鶯鶯模塊的實現也是類似的。防DNS那個,不懂 DNS 協議,所以看不懂。我猜想,因爲開發人員都是黑客,所以自然喜歡用最經得起折騰和高度定製的 Linux 開發。 現在看西廂計劃的實現,因爲依賴於 Linux 內核模塊

netfilter,在 Linux 上如魚得水,但往其他平臺的移植可能是個亟待解決的問題。 我覺得,在其他平臺上,可以通過 libpcap 和 libnet ,在用戶態實現相同的功能,就是有點麻煩而已,有興趣的懂網絡的可以照西廂計劃原理,在家自行做出此功能;當然,全中國人民都用 Linux 最好:)

PS 1: 據說是西廂計劃一個作者畫的原理

圖:http://img.ly/DIi

PS 2: 我對 TCP 的理解僅限於課本,如果上面的 對技術的理解有錯,請大家指出。

PS 3: 有些漏洞,可能是設計上本質缺陷,不是那麼容易修復的。

PS 4: 除了最後一個圖,本文沒有其他相關鏈接,如需相關資料,自行Google。