

[TCP/IP Ağlarda Parçalanmış Paketler]

[Parçalanmış Paketler ve Güvenlik Sistemlerine
Etkileri]

Huzeyfe ÖNAL <huzeyfe@lifeoverip.net>

5/27/2009

[Internetin temelini oluşturan TCP/IP kötü amaçlı kullanılabilecek çeşitli özelliklere sahiptir. Bunlardan biri de ağlar arası iletişimde çok sık kullanılan parçalanmış paketlerdir. Bu yazı parçalanmış paketlerin ne olduğu ve güvenlik yönünden ne gibi sakıncalar içerebileceğini anlatmaktadır.]

Contents

Parçalanmış Paketler	3
IP (Internet Protocol) Yapısı	3
MTU (Maximum Transfer Unit)	4
Paket Parçalama(Fragmentation)	4
Paketlerin Birleştirilmesi.....	4
Ip Parçalama Örneği.....	6
Detay İnceleme	6
Parçalanmış Paketler ve Güvenlik Zaafiyetleri.....	8
Parçalanmış Paket Oluşturma Araçları.....	8
Hping ile Parçalanmış Paket Oluşturma	9
Nmap Taramalarında Parçalanmış Paket Kullanımı.....	9
Fragroute ve Fragrouter Araçları	9
Fragroute ile Parçalanmış paket çalışmaları	10
Fragroute ile Ngrep örneği;	10
Parçalanmış Paketler ve Güvenlik Duvarları.....	12
OpenBSD PF ve parçalanmış paketler	12
Scrub özelliği.....	12
Parçalanmış Paketler ve Saldırı Tespit Sistemleri.....	12
Snort ve Parçalanmış Paketler	13
Sonuç.....	14

Parçalanmış Paketler

Parçalanmış paketler(Fragmented Packets) konusu çoğu network ve güvenlik probleminin temelini teşkil etmektedir. Günümüzde tercih edilen NIDS/NIPS(Ağ tabanlı Saldırı Tespit ve Engellemeye Sistemleri) sistemleri bu konuya bir çözüm getirse de hala eksik kalan, tam anlaşılmayan kısımlar vardır. Bu sebepledır ki günümüzde hala parçalanmış paketler aracılığıyla yapılan saldırılara karşı korunmasız olan popüler IPS yazılımları bulunmaktadır[1].

Bu yazında parçalanmış paketlerin nasıl çalıştığı, ne gibi tehlikeler oluşturabileceği ve basit koruma yöntemlerinden bahsetmeye çalışacağım.

Yazı iki bölümden oluşmaktadır; ilk bölümde IP parçalamanın ne olduğu, hangi durumlarda nasıl gerçekleştiği, ikinci bölümde IP parçalamanın ne tip güvenlik zaafiyetlerine sebep olabileceği konuları üzerinde durulacaktır.

IP (Internet Protocol) Yapısı

Parçalanmış paketler konusunun iyi anlaşılabilmesi için öncelikle IP(Internet Protocol) paketinin temel yapısının bilinmesi gerekmektedir. IP paketinin yapısını analiz etmek Sniffer olarak adlandırılan çeşitli araçlar vasıtasyyla olur. Bu araçlardan bazıları aşağıdaki gibidir;

- Tcpdump
- Wireshark
- Snort
- Tshark
- Snoop

Linux ortamında paket analizi için en sık kullanılan araçlar tcpdump ve daha görsel bir araç olan Wireshark'dır.

Windows ortamları için windump, thsark ya da daha görsel bir yazılım olan Wireshark tercih edilmektedir.

Tcpdump ile paket analizi yaparken dikkat edilmesi gereken en önemli nokta tcpdump'ın öntanımlı değerleri ile bir pakete ait 68/96 byte'ı göstermesidir. Bu değer bir ip paketinin başlık bilgilerini göstermeye yetecektir fakat paketin payload kısmı incelenmek istenirse bu değerden daha fazlasına ihtiyaç duyulur.

Tcpdump'la analiz yaparken -s 0 parametresini kullanarak bir pakete ait tüm alanları görmek mümkündür. Temel Tcpdump kullanımı için <http://www.enderunix.org/docs/tcpdump.html> adresinden faydalanabilirsiniz.

MTU (Maximum Transfer Unit)

MTU değeri bir ağa girişteki maksimum kapasiteyi belirtir. Mesela Ethernet ağları için **MTU** değeri 1500 byte, FDDI için 4500 byte'dır. Bu demek oluyor ki ethernet ağa giren bir paketin boyutu maksimum 1500 byte, FDDI ağa giren bir paketin boyutu en fazla 4500 byte olabilir.

MTU değerleri farklı iki ağ arasında geçişlerde eğer ilk ortamın MTU değeri daha büyükse IP paketlerinde yeni girilecek ortama göre parçalama işlemi yapılır.



Paket Parçalama(Fragmentation)

Fragmentation (parçalama) bir **IP** datagramının ağlar arasında dolaşırken kendi boyutundan daha düşük kapasitede bir ağa/ağ geçidine geldiğinde yaşadığı durumdur, yani parçalanma, bölünmedir.

Mesela Ethernet ağlarının MTU değeri 1500 byte'dır. Bizim IP datagramımızın değeri 1560 byte olsun. Bu paket ethernet ağının girişindeki router'a geldiğinde router diğer tarafında ethernet ağı olduğunu ve bunun mtu değerinin 1500 byte olduğunu bilir ve 1560 byte'lık gelen paketi Ethernet ağına parçalayarak gönderiyor.

Paketimiz artık hedefine ilk parça 1500 byte, ikinci parçası 60 byte olmak üzere iki parça olarak ulaşır ve birleştirilir.

Paketlerin Birleştirilmesi

Parçalanmış paketlerin hedefe ulaştığında doğru sırada birleştirilmesi gereklidir. Paketler hedefe ulaştığında tekrar birleştirilip orjinalinin elde edilmesi için her pakette bulunması gereken bazı alanlar vardır. Bunlar;

Fragmentation ID, diğer bir isimle IP ID. Bir IP datagramına ait parçalanmış tüm paketlerde bu değer aynı olmalıdır.

[TCP/IP Ağlarda Parçalanmış Paketler]

```
Internet Protocol Version: 4  
Header length: 20 bytes  
Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP 0x00: Default; ECN: 0x00)  
Total Length: 1500  
Identification: 0x517f (20863)  
Flags: 0x02 (More Fragments)  
    0... = Reserved bit: Not set  
    .0.. = Don't fragment: Not set  
    ..1. = More fragments: Set  
Fragment offset: 2960  
Time to live: 128  
Protocol: ICMP (0x01)
```

Parçalı her pakette aynı olmalı

- Parçalanmış her paket datagramın hangi kısmını taşıdığını (Offset değeri) ve sırasını bilmelidir. Kendisinden sonra ek parça paket varsa bu alan flags[+], paketin kendisi son paket ise değer flags [none] olur.

```
Identification: 0x5199 (20889)  
Flags: 0x02 (More Fragments)  
    0... = Reserved bit: Not set  
    .0.. = Don't fragment: Not set  
    ..1. = More fragments: Set  
Fragment offset: 0
```

- Parçalanmış her paket taşıdığı veri boyutunu ve hangi byte'dan itibaren taşıdığını bilmelidir. Ne kadarlık bir veri taşıdığı Total Length ile belirtilir.

```
Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP 0x00: Default; ECN: 0x00)  
Total Length: 1500  
Identification: 0x517f (20863)
```

Hangi Byte'dan itibaren bu verinin ekleneceği de “Fragment Offset” değeri ile belirtilir. Yani önceki paket 2960 byte tasımıştır, biz de buna ek 1500 byte yapıp göndereceğiz, bir sonraki pakette offset değeri 2960+1500 olacaktır(aslında 2960+1480)

```
Identification: 0x517f (20863)  
Flags: 0x02 (More Fragments)  
    0... = Reserved bit: Not set  
    .0.. = Don't fragment: Not set  
    ..1. = More fragments: Set  
Fragment offset: 2960  
Time to live: 128  
Protocol: ICMP (0x01)
```

Ip Parçalama Örneği

Bir IP paketinin nasıl parçalandığını görmenin en kısa yolu ethernet ağında 1500 bytedan büyük paket göndermektir. Bunu da windows/Linux ortamındaki ping komutu ile yapabiliriz. Daha detaylı paket oluşturma için hping aracı incelenebilir.

```
C:\Documents and Settings\redlabs>ping -l 5000 192.168.2.1 -n 1
Pinging 192.168.2.1 with 5000 bytes of data:
Reply from 192.168.2.1: bytes=5000 time=3ms TTL=255
Ping statistics for 192.168.2.1:
  Packets: Sent = 1, Received = 1, Lost = 0 (0% loss),
  Approximate round trip times in milli-seconds:
    Minimum = 3ms, Maximum = 3ms, Average = 3ms
```

Yukarıdaki komutla 192.168.2.1 sistemine gönderilmek üzere 5000 byte uzunluğunda bir adet paket(-n 1) hazırlamış olduk.

Bu komut çalıştırıldığında ağ arabirimini sniffer(Wireshark) aracılığıyla izlenirse aşağıdaki gibi bir çıktı alınacaktır. Çıktıda dikkat edilmesi gereken tek bir paket olarak gönderilen icmp paketinin 3 parçaya ayrılarak hedefe gönderildiğiidir.

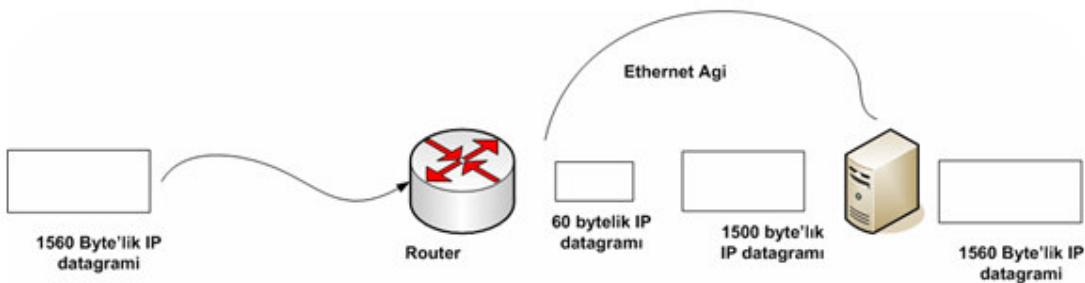
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1	0.000000	192.168.2.23	192.168.2.1	IP	Fragmented IP protocol (proto=ICMP 0x01, off=0)
2	0.000016	192.168.2.23	192.168.2.1	IP	Fragmented IP protocol (proto=ICMP 0x01, off=1480)
3	0.000023	192.168.2.23	192.168.2.1	IP	Fragmented IP protocol (proto=ICMP 0x01, off=2960)
4	0.000033	192.168.2.23	192.168.2.1	ICMP	Echo (ping) request

Detay İnceleme

Amacımız 1560 byte olarak gönderilen bir paketin nasıl parçalandığı ve parçaların ne içerdığını incelemek. Bunun için yine Windows komut satırından ping aracını kullanıyoruz.

Windows komut satırından ping -l 1560 komutunu verdigimizde 1560 bytelik bir buffer alanı vermiş oluyoruz (bir nevi icmp için veri kısmı). Bu pakete 20 byte IP, 8 byte icmp başlığı eklendiği için toplam paket boyutu 1588 byte oluyor.

[TCP/IP Ağlarda Parçalanmış Paketler]



```
C:\Documents and Settings\rapsodi>ping snort-home -n 1 -l 1560
```

```
Pinging snort-home [192.168.206.128] with 1560 bytes of data:
```

```
Reply from 192.168.206.128: bytes=1560 time=2ms TTL=64
```

```
[root@Snort ~]# tcpdump -ttttttt icmp -vv
tcpdump: listening on eth0, link-type EN10MB (Ethernet), capture size 96 bytes
2006-11-12 19:22:26.565615 IP (tos 0x0, ttl 64, id 14620, offset 0, flags [+], proto 1, length: 1500)
192.168.206.1 > 192.168.206.128: icmp 1480: echo request seq 3328
2006-11-12 19:22:26.572492 IP (tos 0x0, ttl 64, id 14620, offset 1480, flags [none], proto 1, length: 108)
192.168.206.1 > 192.168.206.128: icmp
2006-11-12 19:22:26.574002 IP (tos 0x0, ttl 64, id 4095, offset 0, flags [+], proto 1, length: 1500)
192.168.206.128 > 192.168.206.1: icmp 1480: echo reply seq 3328
2006-11-12 19:22:26.574044 IP (tos 0x0, ttl 64, id 4095, offset 1480, flags [none], proto 1, length: 108)
192.168.206.128 > 192.168.206.1: icmp
```

Yukarıdaki resimde dikkatimizi çeken bir nokta var. **IP datagram'ımız** 1560 byte ve biz bunun 1500 ve 60 byte üzere iki pakete parçalanarak gitmesi gerektiğini düşünüyoruz fakat tcpdump çıktısında ilk paket 1500, ikinci paket 108 byte olarak gözükmüyor.

Bunun sebebi parçalanmış her paketin de bir IP paketi olduğu ve her IP paketinin de 20 bytelik bir başlık bilgisi taşıdığınıdır. İlk parçada **icmp** başlık bilgileri (8) byte da taşıdığı için ilk paketin orjinal veri boyutu aslında 1472'dir.

Parçalanmış paketlerde sadece ilk paket protokol başlık bilgisini(TCP, UDP, ICMP vs) taşır.

Elimizde 108 bytelik bir eksiklik var bunu bir sonraki pakete veriyoruz, bir sonraki paketin boyutu 60 olmalıydı buna bir de IP başlığı ekliyoruz (dikkat: icmp başlığı sadece ilk pakette var!) $60+28+20=108$ etti. Yani ikinci paketin toplam boyutu 108 byte olmalı ki tcpdump çıktıları da bunu doğruluyor.

```
C:\>ping snort-home -n 1 -l 3000
```

Tcpdump Çıktısı

```
#tcpdump -tttnn icmp -vv
tcpdump: listening on eth0, link-type EN10MB (Ethernet), capture size 96 bytes

2006-11-12 19:52:37.567038 IP (tos 0x0, ttl 64, id 15332, offset 0, flags [+], proto 1, length: 1500) 192.168.206.1 > 192.168.206.128: icmp 1480: echo request seq 4352

2006-11-12 19:52:37.567040 IP (tos 0x0, ttl 64, id 15332, offset 1480, flags [+], proto 1, length: 1500) 192.168.206.1 > 192.168.206.128: icmp

2006-11-12 19:52:37.567042 IP (tos 0x0, ttl 64, id 15332, offset 2960, flags [none], proto 1, length: 68) 192.168.206.1 > 192.168.206.128: icmp
```

Buraya kadar IP paketlerinin parçalanması, parçalanmanın neden ve nasıl olduğunu inceledik. Konunun detayının anlaşılmasını düşünerek parçalanmış paketlerin güvenlik yönünden incelenmesine geçebiliriz.

Parçalanmış Paketler ve Güvenlik Zaafiyetleri

Öncelikle paket parçalamanın olağan bir durum olduğunu belirtmek gerekir. İyi niyetlerle düşünülmüş bu özellik bugüne kadar çeşitli ciddi güvenlik sorunlarına sebep olmuştur. Bunların başında denial of service saldırısı yapmak için kullanılan Ping Of Death ve Tear Drop gelir.

Bu saldırılara sebep olan güvenlik açıklıkları uzun zaman önce işletim sistemi geliştirici firmalar tarafından kapatılmıştır fakat paket parçalama ile yapılan Firewall/IDS/IPS atlatma yöntemleri hala bazı sistemler üzerinde çalışabilmektedir.

Parçalanmış Paket Oluşturma Araçları

Paket parçalama işlemi normalde bizim (kullanıcılar) tarafımızdan yapılmaz. Ağlar arası geçişleri sağlayan yönlendirici sistemler(router) gerektiğinde bu işlemi gerçekleştirir. Fakat internette bulunan çeşitli araçlar kullanılarak kendi isteğimize göre paketleri parçalayıp gönderebiliriz.

Bu da bize kullandığımız network sistemlerini test etme imkanı sunar.

Hping ile Parçalanmış Paket Oluşturma

Hping TCP/IP ağlarda kullanılan ileri düzey bir paket oluşturma aracıdır. Hping kullanarak bir IP paketine ait tüm özellikleri kendimiz belirleyebiliriz. Aşağıdaki komut hping'in paket parçalama amaçlı kullanılabilecek seçeneklerini göstermektedir.

```
root@redlabs:~# hping3 --help|grep -i frag
-f --frag      split packets in more frag. (may pass weak acl)
-x --morefrag  set more fragments flag
-y --dontfrag  set dont fragment flag
-g --fragoff   set the fragment offset
-m --mtu       set virtual mtu, implies --frag if packet size > mtu
```

Nmap Taramalarında Parçalanmış Paket Kullanımı

Nmap -f (--mtu) parametresi ile port taramalarında istenilen boyutlarda parçalanmış paketler kullanmaya izin verir.

Aşağıdaki taramada hedef sistem taranırken gönderilecek paketlerin boyutları 8 byte olarak düzenlenmiştir.

```
root@redlabs:~# nmap --mtu 8 192.168.2.1 --packet_trace -n -p 80
Starting Nmap 4.85BETA7 ( http://nmap.org ) at 2009-05-27 16:03 EDT
SENT (0.0670s) TCP 192.168.2.22:49224 > 192.168.2.1:80 ?? ttl=42 id=52276
iplen=28 frag offset=0+ seq=1540756055 (incomplete)
SENT (0.0670s) TCP 192.168.2.22:?? > 192.168.2.1:?? S ttl=42 id=52276 iplen=28
frag offset=8+ option incomplete
SENT (0.0680s) TCP 192.168.2.22:?? > 192.168.2.1:?? ?? ttl=42 id=52276 iplen=28
frag offset=16 (incomplete)
RCVD (0.0680s) TCP 192.168.2.1:80 > 192.168.2.22:49224 SA ttl=64 id=0 iplen=44
seq=681563302 win=5840 ack=1540756056 <mss 1460>
Interesting ports on 192.168.2.1:
PORT      STATE SERVICE
80/tcp      open  http
MAC Address: 00:1A:2A:A7:22:5C (Arcadyan Technology)
```

Fragroute ve Fragrouter Araçları

Hping ve Nmap parçalanmış paketler oluşturmaya ve bunlarla bazı işlemler yapmaya izin verse de özellikleri kısıtlıdır. İleri düzey testler için her iki araç da yetersiz kalmaktadır. Gerçek ortamlarda test yapabilmek için bu işe özel yazılmış alternatif araçlar

kullanılmalıdır. Bunlar fragroute ve fragrouter'dır. Her iki araç da temelde aynı işi yapmaya yönelikir. Aralarında basit farklar vardır.

Fragroute ile Parçalanmış paket çalışmaları

Fragroute halihazırda oluşturulmuş bir trafiği(bir web isteği) istenen özelliklere göre parçalamaya yarar. Yani siz bir yandan web sayfasını ziyaret ederken diğer yandan fragroute sizin web sayfanıza giden istekleri belirli boyut ve özelliklerde parçalayarak gönderir.



Fragroute'in sağlıklı çalışabilmesi için öncelikle Linux sistemlerde aşağıdaki komut çalıştırılmalıdır.

```
echo "0" > /proc/sys/net/ipv4/conf/all/rp_filter
```

Fragroute ile Ngrep örneği;

Ngrep ağ trafiğinde string arama yazılımıdır. Mesela ngrep -d eth2 -i '/etc/passwd'

Komutu eth2 arabirimini dinleyerek trafikte geçen /etc/passwd stringini yakalar ve ekrana basar.

Bizim yapacağımız test fragroute ile bir paketi parçalayıp göndermek ve Ngrep'in bunu yakalayamadığını görmek.

Önce paketleri parçalamadan Ngrep'i çalıştıralım ve HTTP isteğinde gönderdiğimiz /etc/passwd stringini yakaladığını görelim.

[TCP/IP Ağlarda Parçalanmış Paketler]

```
root@ubuntu:~# ngrep -d eth2 -q -i '/etc/passwd'
interface: eth2 (192.168.2.0/255.255.255.0)
match: /etc/passwd

T 192.168.2.22:32961 -> 192.168.2.20:80 [AP]
GET ../../etc/passwd HTTP/1.0..
```

```
root@home-labs:~# telnet 192.168.2.20 80
Trying 192.168.2.20...
Connected to 192.168.2.20.
Escape character is '^]'.
GET ../../etc/passwd HTTP/1.0..
```

HTTP/1.1 400 Bad Request
Date: Wed, 15 Apr 2009 23:27:56 GMT
Server: Apache/2.2.9 (Ubuntu) PHP/5.2.6-2ubuntu4 with Suhosin-Patch
Vary: Accept-Encoding

Yukarıdaki işlemi (HTTP isteğinde /etc/passwd gönderimi fragroute aracılığıyla yaparsak Ngrep'in bir şey yakalayamadığını görürüz.

```
root@ubuntu:~# ngrep -d eth2 -q -i '/etc/passwd'
interface: eth2 (192.168.2.0/255.255.255.0)
match: /etc/passwd
```

```
root@home-labs:~# fragroute -f /etc/fragroute.conf 192.168.2.20
fragroute: tcp_seg -> ip_frag -> ip_chaff -> order -> print
```

```
192.168.2.22.22315 > 192.168.2.20.11063: FRP 1699170388:1699170404(16) win 12390 <[bad
192.168.2.22.32962 > 192.168.2.20.80: S 1380239734:1380239734(0) win 5840 <mss 1460,s
192.168.2.22.11064 > 192.168.2.20.20017: FP 1717986118:1717986126(8) ack 1130781050 wi
192.168.2.22.32962 > 192.168.2.20.80: . ack 1887447790 win 183 (DF) [tos 0x10]
192.168.2.22.25445 > 192.168.2.20.12645: R 1400255320:1400255336(16) win 11086 [tos 0x
192.168.2.22.32962 > 192.168.2.20.80: . ack 1887447790 win 183 <nop,nop,sack 1 > [tos 0x
192.168.2.22.30541 > 192.168.2.20.18538: SP 1383360358:1383360374(16) win 30529 [tos 0x
192.168.2.22.32962 > 192.168.2.20.80: . ack 1887447790 win 183 <nop,nop,sack 1 > [tos 0x
192.168.2.22.32962 > 192.168.2.20.80: P 1380239740:1380239741(1) ack 1887447790 win 18
```

```
root@home-labs:~#
Connected to 192.168.2.20.
Escape character is '^]'.
GET ../../etc/passwd HTTP/1.0..
```

HTTP/1.1 400 Bad Request
Date: Wed, 15 Apr 2009 23:30:08 GMT

Ngrep parçalanmış olarak gelen paketleri birlestiremediği için ikinci isteği yakalayamıyor

Parçalanmış Paketler ve Güvenlik Duvarları

Güvenlik duvarına bir paket geldiğinde onu başlık bilgilerine bakarak filtreleyebilir fakat paket parçalanmış bir paket ise sadece ilk parça paketi filtreleyebilecektir, diğer parça paketler firewalldan süzülerek gececektir.

Güvenlik duvarları gelip giden paketleri kural tablosu ile karşılaştırabilmesi için paketlerin parçalı olmaması gereklidir. Bu da güvenlik duvarlarının paket birleştirme özelliğine sahip olmalarını zorunlu tutar.

OpenBSD PF güvenlik duvarındaki scrub özelliği kullanılarak parçalanmış paketlerin güvenlik duvarında tekrar birleştirilmesi ve hedefe bu şekilde ulaştırılması sağlanabilir.

OpenBSD PF ve parçalanmış paketler

Scrub özelliği

fragment reassemble : Gelen parçalanmış paketleri hedefe iletmenden önce birleştirerek göndermek için kullanılır. Bu seçeneğin yararı güvenlik duvarları paket tamamlanmadan kuralları tam uygulamayacağı için fragment paketlerin güvenlik duvarı kurallarına gelmeden birleştirilmesi gereklidir. Ek olarak **fragment crop**, **fragment drop-ovl**, **no-df** seçeneklerine de inelenebilir.

Parçalanmış Paketler ve Saldırı Tespit Sistemleri

Parçalanmış paketler konusunda en sıkıntılı sistemler IDS/IPS'lerdir. Bunun nedeni bu sistemlerin temelisinin ağ trafiği inceleme olmasıdır. Saldırı tespit sistemleri gelen bir paketin/paket grubunun saldırısı içerikli olup olmadığını anlamak için çeşitli kontrollerden geçirir. Eğer bu kontrolleri geçirmeden önce paketleri birleştirmezse çok rahatlıkla kandırılabilir.

Mesela HTTP trafiği içerisinde "/bin/bash" stringi arayan bir saldırı imzası olsun. IDS sistemi 80.porta gelen giden her trafiği inceleyerek içerisinde /bin/bash geçen paketleri arar ve bu tanıma uyan paketleri bloklar. Eğer IDS sistemimiz paket birleştirme işlemini uygun bir şekilde yapamıyorsa biz fragroute veya benzeri bir araç kullanarak /bin/sh stringini birden fazla paket olacak şekilde (1. Paket /bin, 2.paket /bash) gönderip IDS sistemini atlatabiliriz.

Snort ve Parçalanmış Paketler

Açık kaynak kodlu IDS/IPS yazılımı Snort parçalanmış paketler için sağlam bir çözüm sunmaktadır. Snort ile birlikte frag3 önişlemci kullanılarak IDS sistemine gelen parçalanmış paketler detection engine(Snort'da kural karşılaşmasının yapıldığı kısım) gelmeden birleştirilerek yapılmaya çalışılan ids atlatma tekniklerini işe yaramaz hale getirilebilir. Frag3 önişlemcisine ek olarak Stream5 önişlemci de kullanılarak stateful bir yapı kurulur. Bu ikili sağılıklı yapılandırılmazsa Snort bir çok saldırıyla açık hale gelir ve gerçek işlevini yerine getiremez.

Snort TCP reassembly modülü:

```
preprocessor stream5_tcp: policy windows, use_static_footprint_sizes, \
ports client 21 23 25 42 53 80 135 136 137 139 143 110 111 445 465 513 691 1433
1521 2100 2301 3128 3306 8000 8080 8180 8888
```

Aşağıdaki çıktı Frag3 ve Stream5 önişlemcilerinin aktif olduğu durumda HTTP üzerinden yapılan GET/etc/passwd HTTP/1.1 isteğiin Snort tarafından yakalandığını gösteriyor. Aynı isteği parçalanmış paketlerle denersek Snort yine yakalar. Bunun nedeni frag3 eklentisinin networkten gelen paketleri önce birleştirip sonra Detection engine'e aktamasıdır.

The screenshot shows a terminal window with two main sections. The top section is a Snort log window with a black background and white text. It displays various system and network information, followed by a log entry: "04/15-19:43:10.757363 [**] [1:1122:6] WEB-MISC /etc/passwd [**] [Classification: Attempted Information Leak] [Priority: 2] (TCP) 2.168.2.22:53771 -> 192.168.2.20:80". A red arrow points from the bottom section to this log entry. The bottom section is a terminal window with a blue title bar and a black body. It shows a root shell on a machine named "home-labs": "root@home-labs:~# telnet 192.168.2.20 80". The user then types "GET/etc/passwd HTTP/1.1" and presses enter. A red arrow points from the word "GET" in the user's input to the corresponding line in the Snort log above. The terminal also displays the Apache response headers and content.

```
Rules Engine: SF_SNORT_DETECTION_ENGINE Version 1.9 <Build 15>
Preprocessor Object: SF_SSH Version 1.1 <Build 1>
Preprocessor Object: SF_SMTP Version 1.1 <Build 7>
Preprocessor Object: SF_FPTTELNET Version 1.1 <Build 10>
Preprocessor Object: SF_DNS Version 1.1 <Build 2>
Preprocessor Object: SF_DCERPC Version 1.1 <Build 4>
Not Using PCAP FRAMES
04/15-19:43:10.757363 [**] [1:1122:6] WEB-MISC /etc/passwd [**] [Classification: Attempted Information Leak] [Priority: 2] (TCP)
2.168.2.22:53771 -> 192.168.2.20:80
[Snort]
root@home-labs:~#
root@home-labs:~# telnet 192.168.2.20 80
Trying 192.168.2.20...
Connected to 192.168.2.20.
Escape character is '^].
GET ..../etc/passwd HTTP/1.1
HTTP/1.1 400 Bad Request
Date: Wed, 15 Apr 2009 23:43:10 GMT
Server: Apache/2.2.9 (Ubuntu) PHP/5.2.6-2ubuntu4 with Suhosin-Patch
Vary: Accept-Encoding
Content-Length: 347
Connection: close
Content-Type: text/html; charset=iso-8859-1
```

Sonuç

Parçalanmış paketler TCP/IP'nin en ilginç konularından biridir ve ilginç olduğu kadar da tehlikeli kullanımlara sahiptir. Bu yazında parçalanmış paketler ve güvenlik sistemlerinin(Firewall/IPS) parçalanmış paketlere karşı nasıl davranışlarını incelemeye çalıştım.

Bu yazında anlatılan konuları uygulamalı olarak görmek ve kendiniz de denemek isterseniz www.guvenlikegitimleri.com adresinden Network Penetrasyon Testleri Eğitimine kayıt olmanızı tavsiye ederim.



Kaynaklar:

[1] TippingPoint IPS Signature Evasion through Packet Fragmentation
(<http://www.milw0rm.com/papers/302>)

<http://www.openbsd.org/faq/pf/scrub.html>

The Tao of Network Security Monitoring

http://www.snort.org/docs/snort_htmanuals

<http://citeseer.ist.psu.edu/ptacek98insertion.html>

<http://www.monkey.org/~dugsong/fragroute/>)