

Unidad 5

Seguridad en Redes

Stack TCP/IP



| 7-Aplicación 6-Presentación 5-Sesión | Telnet | FTP | otros | SNMP | otros | |
|--|----------|-----|-------------|--------|-------|--|
| 4-Transporte | TCP | | UDP | | | |
| 3-Red | IP | | | | | |
| 2-Enlace de | ethernet | | PF | PP PP | otros | |
| datos | | | ги т | IA 000 | | |
| 1-Físico | | | EIA-TIA 232 | | | |

Datagrama IP



| 0 | | 8 | 1 6 | 2 4 | 3 1 |
|-------------------|-----|--------------|-------------------|--------|--------|
| 4 | IHL | ToS | Length | | |
| ld | | Flags X DF M | — Franmont Attent | | |
| Т | ΓL | Protocol | Header checksum | | |
| Source IP address | | | | | |
| Dest IP address | | | | | |
| Options | | | | | |
| DATA | | | | | |

TCP, UDP, ICMP



- TCP: Transmission Control Protocol. Protocolo orientado a la conexión. Provee control de flujo, recuperación de errores y confiabilidad.
- **UDP: User Datagram Protocol.** Muy sencillo, no provee garantías. La recuperación de errores es responsabilidad de la aplicación.
- ICMP: Internet Control Message Protocol. Es usado para mensajes de control, mensajes de error, etc. El Ping utiliza ICMP. Algunos tipos de ICMP: Echo request, Echo Reply, Destination Unreachable, Time Exceeded, Timestamp, Timestamp Reply, Redirect Message, etc.

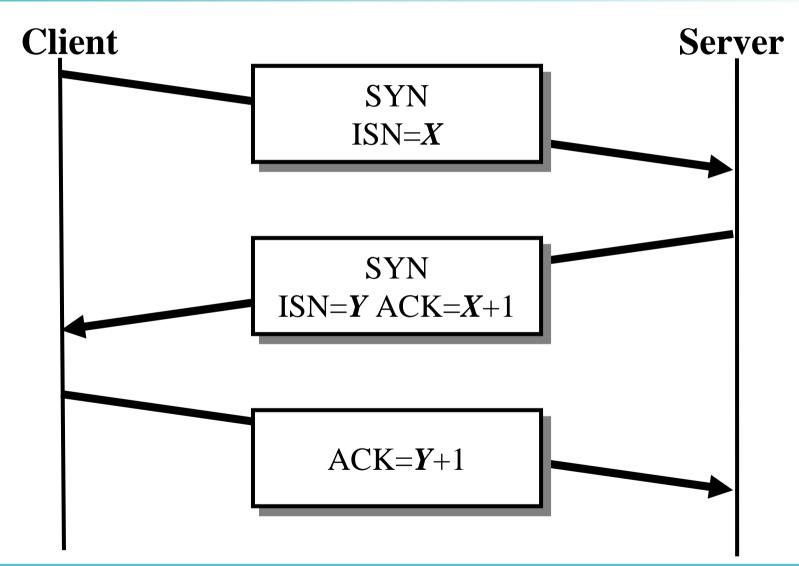
Paquete TCP



| 0 | 8 | | 1 6 | 2 4 | 3 1 |
|-----------------------|----------|-----------------------------------|-----------------------|--------|--------|
| Source Port | | | Dest Port | | |
| Sequence Number | | | | | |
| Acknowledgment Number | | | | | |
| Data Offset | Reserved | U A P R S F C S S Y I G K H T N N | | Window | |
| Checksum | | | Urgent Pointer | | |
| Options Paddii | | ing | | | |
| DATA | | | | | |

Three-way handshake





Sniffers



Los Sniffers (husmeadores) de paquetes son programas de software o hardware que pueden "ver" y registrar el tráfico que pasa sobre una red digital. Mientras el flujo de datos viaja por la red, el sniffer captura cada paquete y opcionalmente lo decodifica y lo analiza en base a reglas, estandares y especificaciones.

Dependiendo de la infraestructura de comunicaciones, uno puede sniffear todo o sólo una parte del tráfico de red desde un sólo equipo dentro de esa red.

Se dice que opera en "modo promiscuo" porque escucha todo lo que pasa por el medio, y no sólo lo que está destinado al equipo adonde se ejecuta la herramienta.

Pueden ser usados para:

- •Analizar problemas en la red.
- •Detectar intentos de intrusión a través de la red.
- •Obtener información para luego hacer una intrusión.
- •Monitorear el uso de la red.
- •Reportar estadísticas de la red.
- •Espiar a otros usuarios de la red y obtener información sensible como passwords.
- •Hacer ingenieria reversa de protocolos usados en la red.
- •Ejemplos: Tcpdump, wireshark (ethereal), ngrep, dsniff, Kismet (wireless)

Ejemplo: Establecimiento de la conexión



tcpdump -n -i eth0 -S port 9 (servicio discard)

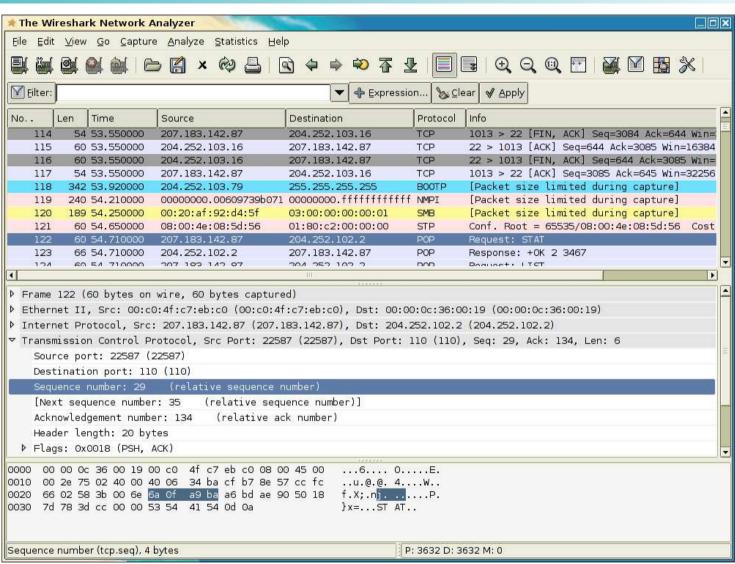
16:38:21.644505 IP 192.168.0.1.1912 > 192.168.0.99.9: S 3617094593:3617094593(0) win 65535 <mss 1460,nop,nop,sackOK>

16:38:21.644603 IP 192.168.0.99.9 > 192.168.0.1.1912: S 3448904776:3448904776(0) ack 3617094594 **win 5840 <mss 1460>**

16:38:21.644720 IP 192.168.0.1.1912 > 192.168.0.99.9: . ack 3448904777 win 65535

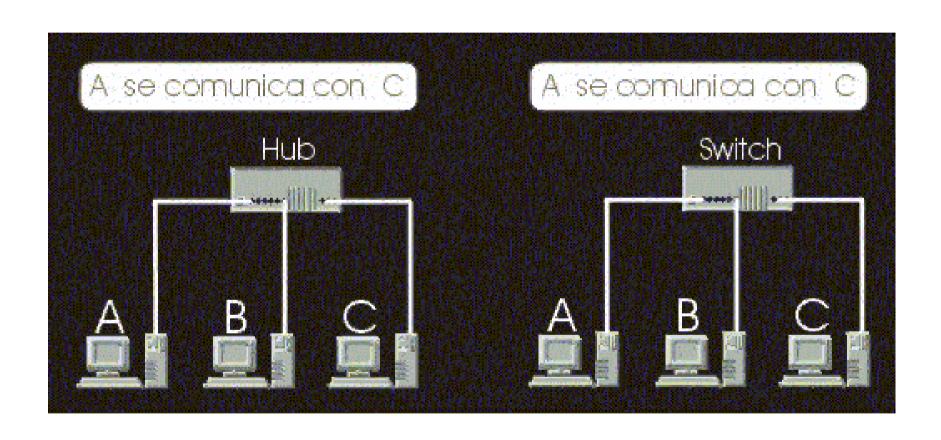
Wireshark





Hub vs Switch





Monitoreo de redes switcheadas



•La mayoría de los switch que tienen funcionalidades de administración, pueden definir un puerto de monitoreo (port mirroring o switch port analyzer (span)). En este puerto se copia todo el tráfico de y hacia uno o varios puertos para que pueda ser monitoreado mediante sniffing.

Session 1
Origin
Reply

Switch
Mirror/Span
Port

A
B
C
D
NIDS

Network Tap



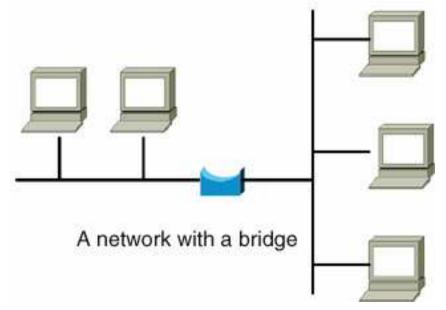
•Dispositivos de hardware que se insertan en un segmento de red y envían copia del tráfico que pasa por ellos a una estación de monitoreo. Ejemplo:



Dispositivos inline



 Se puede utilizar una estación de trabajo con 2 placas de red (sin IP) para armar un bridge transparente. Se suele agregar una tercer placa con IP para acceder y administrar el equipo en forma remota.



ARP



Address Resolution Protocol (RFC 826)

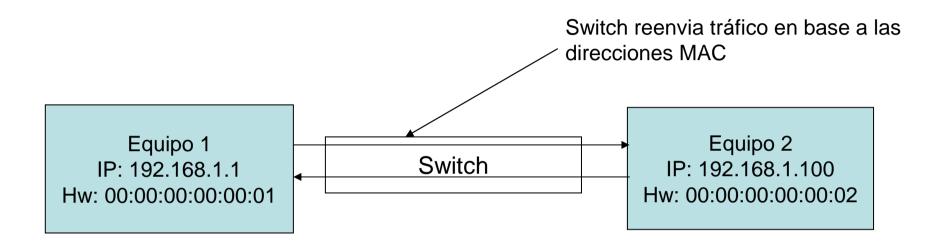
Protocolo responsable de encontrar la dirección de hardware (MAC) que corresponde a una determinada dirección IP.

Funciona enviando un paquete del tipo ARP Request a la dirección de broadcast conteniendo la dirección IP a la que se quiere contactar. Se espera un ARP Reply con la dirección MAC que le corresponde a dicha IP.

Cada equipo tiene una tabla ARP en la que guarda un cache temporal de los resultados obtenidos.

ARP Spoofing





MA (Máquina atacante)

IP: 192.168.1.121 Hw: 00:00:00:00:00:03

Antes del ataque.....

ARP Spoofing



Antes del ataque, E1 y E2 se comunican entre ellos. Las tablas ARP de cada equipo son:

E1(192.168.1.1):

| 192.168.1.100 | 00:00:00:00:00:02 |
|---------------|-------------------|
| 192.168.1.123 | 00:00:00:00:014 |

E2(192.168.1.100):

| 192.168.1.1 | 00:00:00:00:00:01 |
|---------------|-------------------|
| 192.168.1.123 | 00:00:00:00:04 |

El switch trabaja a nivel de direcciones MAC y reenvia paquetes a la máquina correcta basandose en dicha dirección. ¿Qué pasa si manipulamos la tabla de ARP (también llamado ARP poisoning) en E1 y E2 para que la dirección MAC de destino en todos los paquetes que intercambian sea la dirección de la máquina atacante? Entonces, el switch reenvia los paquetes a dicha maquina atacante.

Después del ataque, la tabla queda así:

E1:

| 192.168.1.100 | 00:00:00:00:00:03 |
|---------------|-------------------|
| 192.168.1.123 | 00:00:00:00:04 |

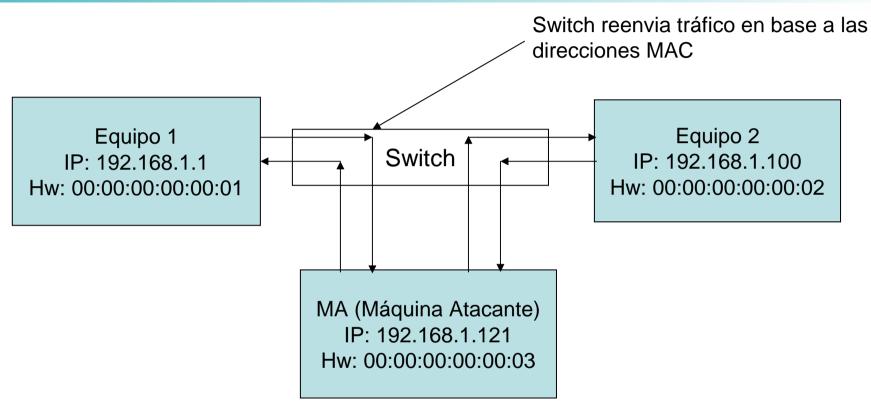
Ξ2:

| 192.168.1.1 | 00:00:00:00:00:03 |
|---------------|-------------------|
| 192.168.1.123 | 00:00:00:00:00:14 |

Donde 00:00:00:00:00:03 es la dirección MAC de la máquina atacante.

ARP Spoofing





Después del ataque......

Nota: Hay que habilitar ip_forwarding en la máquina atacante o si no se romperá la comunicación entre las máquinas atacadas.

IP Spoofing



 El host que recibe un paquete confía en que el remitente está diciendo la verdad con respecto a su dirección IP de origen.

¿Por que querría mentir?

- Esconder el origen de un ataque
- Secuestrar una sesión abierta.
- Aprovecharse de aplicaciones que autentican basandose en la dirección IP de origen.
- ¿Cómo se hace?
 - Se crean paquetes con IP de origen falsificada.

Ataques de Denegación de Servicio



- Ataque de Syn Flooding
- Ataque TCP RST
- Ataque ICMP contra TCP

Ataque de Syn Flooding



- Cada nuevo SYN crea una nueva conexión half-open.
- Estas conexiones tardan minutos en dar timeout.
- Las tablas de conexiones de los servidores son finitas.
- El atacante puede utilizar como dirección origen un IP de otro (Spoofing)

Referencia: CERT Advisory CA-1996-21

Una solución: Syn cookies



- Las SYN cookies son elecciones particulares del ISN por parte del servidor.
- Se almacena el estado en el ISN, no en el servidor.
- El ISN se elije utilizando un hash que incluye un secreto del servidor y los datos de ip y puerto origen y destino.

Reset de Conexiones



- Un host X envia un paquete RST reseteando la conexión cuando:
 - Un host Y solicita una conexión a un puerto cerrado de X.
 - Por cualquier razón (sin uso por un cierto tiempo, condición anormal) desea cerrar la conexión.
- El RESET es unilateral!

Ataque TCP RST



- Enviar un paquete RST (TCP RESET flag) con una dirección IP "spoofeada" a cualquier extremo de la conexión:
 - Debo conocer SRC_IP, SRC_PORT, DST_IP, DST_PORT
 - Es necesario adivinar un número de secuencia dentro de la ventana correspondiente.
 - O escuchar el tráfico y ver que número utilizar.
 - El rango puede ser obtenido con facilidad:
 - Números de Secuencia: 32 bits
 - Tamaño de ventana: hasta 16 bits

Ataques ICMP contra TCP



- Un atacante podría falsificar un mensaje ICMP de error que indique un error "hard". Este tipo de errores son:
 - Protocol Unreachable
 - Port Unreachable
 - Fragmentation Needed and DF set
- Según el RFC 1122, TCP debería abortar la conexión.
- Los RFCs no recomiendan ningún chequeo en los mensajes de error ICMP recibidos. Por ende, no hace falta adivinar números de secuencias!

Referencia: Gont, F., "ICMP attacks against TCP", Febrero 2006, Internet Draft

Protocolos de aplicación



- Comandos r
- Ident
- Telnet y SSH
- Tftp
- Web
- Mail
- DNS
- SNMP
- NTP
- Autenticación en Windows

Comandos r



- Hace un tiempo, la gente quería acceder fácilmente a equipos remotos, sin tener que loguearse con usuario y clave.
- Surgen los comandos r
 - rcp Copia de archivos remotos (TCP/514)
 - rlogin login remoto (TCP/513)
 - rsh Shell remoto (TCP/514)
 - rwho Usuarios logueados en el equipo remoto (UDP/513)

Autenticación



- Los archivos /etc/hosts.equiv y .rhosts proveen el mecanismo de autenticación para rlogin, rsh y rcp
- Estos archivos especifican qué equipos remotos y usuarios son considerados "confiables"
 - Los usuarios confiables pueden acceder al sistema local sin proveer una password.
 - El archivo /etc/hosts.equiv aplica a todo el sistema, mientras que cada usuario puede mantener su propio .rhost en su directorio home.
- Estos mecanismos saltean los mecanismos standard basados en usuario-password.

Identd (TCP/113)



- Definido en RFC 1413. También conocido como auth.
- Sirve para identificar el usuario remoto de una conexión TCP determinada.
- Cuando un usuario o programa en la computadora A hace un pedido ident a la computadora b, solo puede preguntar por la identidad de los usuarios de las conexiones entre A y B. El cliente especifica los números de puertos usados en ambos extremos, y el servidor B devuelve una cadena con el nombre del usuario.

Telnet (TCP/23)



- Permite login remoto.
- Todo el tráfico viaja en claro.
- Utiliza user y password para loguearse.
- Muy utilizado para administración de routers, switches, etc.
- Posibilidad de MitM, Session Hijack, etc

SSH (TCP/22)



- Secure shell es un protocolo para comunicaciones seguras, permite login remoto, transferencia de archivos y tunneling de conexiones.
- SSH cifra todo el tráfico (incluidas las contraseñas) para eliminar de un modo efectivo las "escuchas", los secuestros de las conexiones y otros ataques a nivel de red.
- Además, puede utilizar mecanismos de pares de claves en vez de username/password.





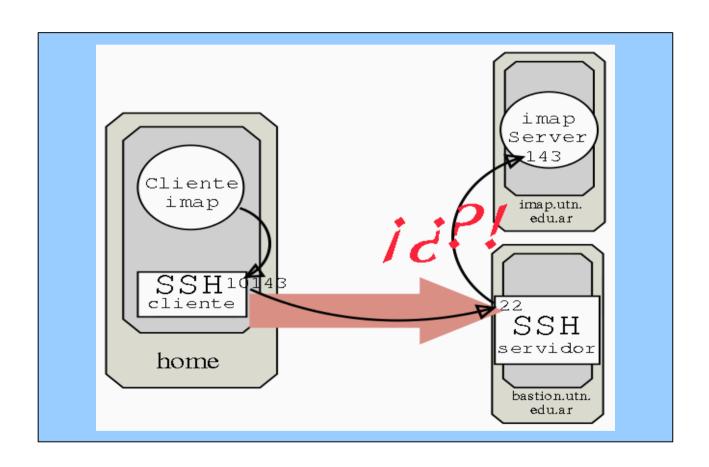
- Man-in-the-Middle (MitM) attack / Spoofing
- Session hijacking
- Sniffing
- Data modification







home:~\$> ssh -L 10143:imap.utn.edu.ar:143 bastion.utn.edu.ar



TFTP (UDP/69)



- Trivial FTP. Protocolo muy simple de transferencia de archivos.
- Usado para arrancar estaciones de trabajo sin disco rígido o transferir configuraciones de dispositivos de red como por ejemplo routers. Es usado por PXE (Preboot Execution Environment)
- No usa usuario ni clave
- Útil para copiar archivos en equipos comprometidos.

HTTP (TCP/80)

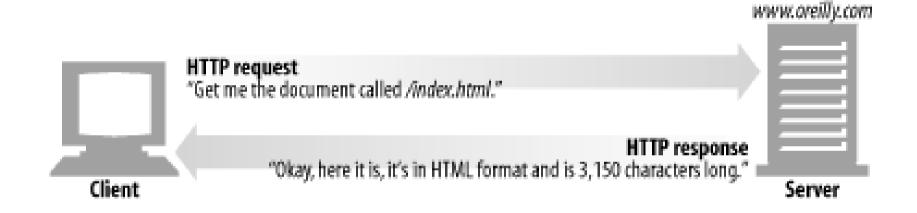


El HyperText Transfer Protocol es un protocolo de aplicación para sistemas de información hipermediales, distribuidos y colaborativos. Es el lenguaje que utilizan los clientes y servidores web para comunicarse entre sí. Es un protocolo simple, basado en texto, que no maneja estados. Esto significa que cada solicitud que el cliente envía al servidor es independiente de las solicitudes anteriores.

HTTP



Protocolo cliente servidor



HTTP Request



El protocolo HTTP es un protocolo de pedido/respuesta. Un cliente envía una solicitud a un servidor. En dicha solicitud incluye un método, URI y versión de http. Luego incluye una serie de encabezados y modificadores. Opcionalmente, puede incluir un cuerpo adicional con contenidos.

URI y URL

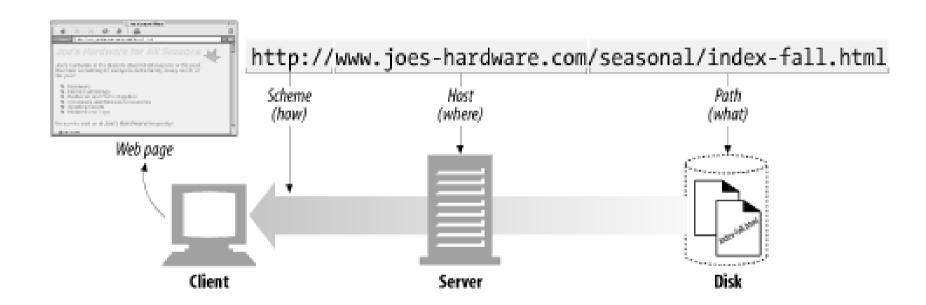


Las URIs proveen una forma de localizar un recurso en internet.

Diferencia: URI es un concepto genérico, URL es un concepto informal (no se usa más en las especificaciones técnicas) asociado con algunos esquemas populares como HTTP, FTP, MAILTO, etc.

Ejemplo URL





Métodos HTTP



- GET Solicita la entidad identificada por el URI incluido en el pedido.
- HEAD De funcionalidad similar al GET, pero el servidor debe devolver solo los headers, y no el contenido.
- POST Para que el servidor destino reciba la entidad incluida en el request, subordinada al URI indicado.
- PUT Para que el servidor almacene en el URI indicado, la entidad incluida en la solicitud.
- OPTIONS Solicita información acerca de los mecanismos de comunicación disponibles, métodos habilitados, etc.
- DELETE Para borrar del servidor el URI indicado.
- TRACE Para que el servidor responda con la solicitud, tal cual la recibió. Se utiliza para debugging.

HTTP Request



GET http://www.ejemplo.edu.ar HTTP/1.1

Host: www.ejemplo.edu.ar

User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows; U; Windows NT 5.1;

en-US; rv:1.9.0.1) Gecko/2008070208 Firefox/3.0.1

Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;

q=0.9,*/*;q=0.8

Accept-Language: en-us,en;q=0.5

Accept-Charset: ISO-8859-1,utf-8;q=0.7,*;q=0.7

Keep-Alive: 300

Proxy-Connection: keep-alive

Content-length: 0

HTTP Response



HTTP/1.1 200 OK

Date: Tue, 16 Sep 2008 20:53:07 GMT

Server: Apache/1.3.32 (Unix) PHP/5.2.4 Chili!Soft-ASP/3.6.2

mod_ssl/2.8.21 OpenSSL/0.9.7

Last-Modified: Fri, 22 Sep 2006 15:54:45 GMT

ETag: "b1c03a-523c-45140745"

Accept-Ranges: bytes Content-Length: 21052 Content-Type: text/html

<HTML><HEAD><TITLE>Web interno de la universidad</TITLE>

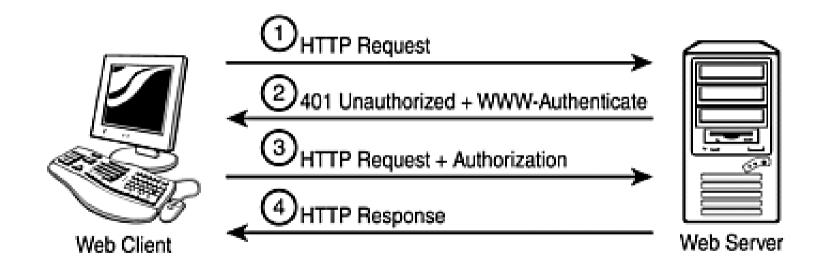
<BODY bgcolor="#CCCC66">

Web Interno de la universidad

HTTP Basic Auth



Mecanismo de autenticación Definido en RFC 2617

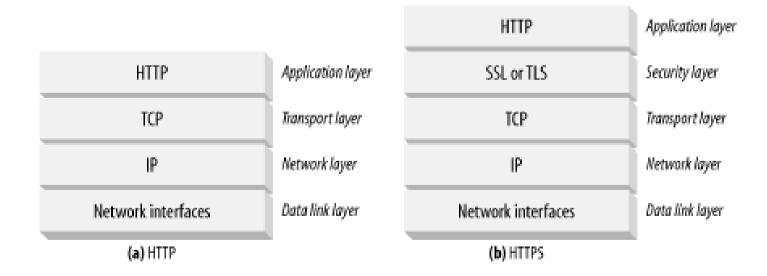


HTTPS



HTTP + SSL

Comunicación con canal encriptado utilizando SSL. Bien implementado, no permite el robo de información en tránsito. Además, permite identificar fehacientemente al servidor y, en algunos casos, al cliente. Puede tener un Overhead importante. Port 443/TCP







| Site | http://www.exactas.uba.ar | Netblock Owner | Universidad Nacional de Buenos Aires | |
|---------------------|---------------------------|---------------------------------|--------------------------------------|--|
| Domain | uba.ar | Nameserver | ns1.uba.ar | |
| IP address | 157.92.32.110 | DNS admin | oper@ccc.uba.ar | |
| IPv6 address | Not Present | Reverse DNS | oldwebmail.exactas.uba.ar | |
| Domain registrar | unknown | Nameserver unknown organisation | | |
| Organisation | unknown | Hosting company | uba.ar | |
| Top Level Domain | Argentina (.ar) | DNS Security unknown Extensions | | |
| Hosting country | ■ AR | | | |

□ Hosting History

| Netblock owner | IP address | os | Web server | Last seen Refresh |
|---|---------------|-------|---|----------------------|
| Universidad Nacional de Buenos Aires Buenos Aires | 157.92.32.110 | Linux | Apache/2.2.9 Debian PHP/5.2.6-1lenny16 with Suhosin-Patch mod_python/3.3.1 Python/2.5.2 mod_ssl/2.2.9 OpenSSL/0.9.8g mod_wsgi/2.5 mod_perl/2.0.4 Perl/v5.10.0 | 1-Dec-2014 |
| Universidad Nacional de Buenos Aires Buenos Aires | 157.92.32.110 | Linux | Apache/2.2.3 Debian mod_python/3.2.10 Python/2.4.4 PHP/5.2.0-8etch13 mod_ssl/2.2.3 OpenSSL/0.9.8c mod_perl/2.0.2 Perl/v5.8.8 | 12-Nov-2008 |





| Site | http://www.ypf.com | Netblock Owner | YPF S.A. | |
|---------------------|--------------------------------------|----------------------------|--------------------|--|
| Domain | ypf.com | Nameserver | ns1.ypf.com.ar | |
| IP address | 200.1.118.183 | DNS admin | hostmaster@ypf.com | |
| IPv6 address | Not Present | Reverse DNS | unknown | |
| Domain registrar | networksolutions.com | Nameserver organisation | unknown | |
| Organisation | YPF S.A., Buenos Aires, C1106BKK, AR | Hosting company | ypf.com.ar | |
| Top Level Domain | Commercial entities (.com) | DNS Security Extensions | unknown | |
| Hosting country | ■ AR | | | |

☐ Hosting History

| Netblock owner | IP address | os | Web server | Last seen Refresh | |
|-----------------------|---------------|------------------|-----------------------------------|-------------------|--|
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | F5 BIG-IP | unknown | 22-Apr-2015 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | F5 BIG-IP | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 3-Oct-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 8-Sep-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | unknown | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 7-Sep-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 3-Sep-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 3-Aug-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 3-Jul-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 2-Jun-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 2-May-2012 | |
| YPF S.A. Buenos Aires | 200.1.118.183 | Citrix Netscaler | Apache/2.2.15 Win32 mod_jk/1.2.30 | 2-Apr-2012 | |

Correo Electrónico



- Protocolos
 - SMTP (TCP/25), POP3 (TCP/110), IMAP4(TCP/143)
- Se pueden usar sobre SSL: 465, 995, 993
- Exchange, Postfix, Exim, Sendmail, Qmail

Ejemplo Correo Electrónico



Return-Path: <xxx@xxx.com.ar>

Delivered-To: rbaader@ejemplo.edu.ar

Received: from unknown (HELO me) (200.x.x.x)

by mail.ejemplo.edu.ar with SMTP; 29 Oct 2004 14:00:16 -0000

Received: from ecosport.xxx.com.ar ([127.0.0.1])

by localhost (chatarra [127.0.0.1]) (amavisd-new, port 10024) with ESMTP id 28182-02 for <rbaader@ejemplo.edu.ar>

Received: from of123c (of123_1-T_rbaader.xxx.com.ar [10.1.1.51]) by chatarra.xxx.com.ar (Postfix) with SMTP id C2AA5204F6A for <rbaader@ejemplo.edu.ar>

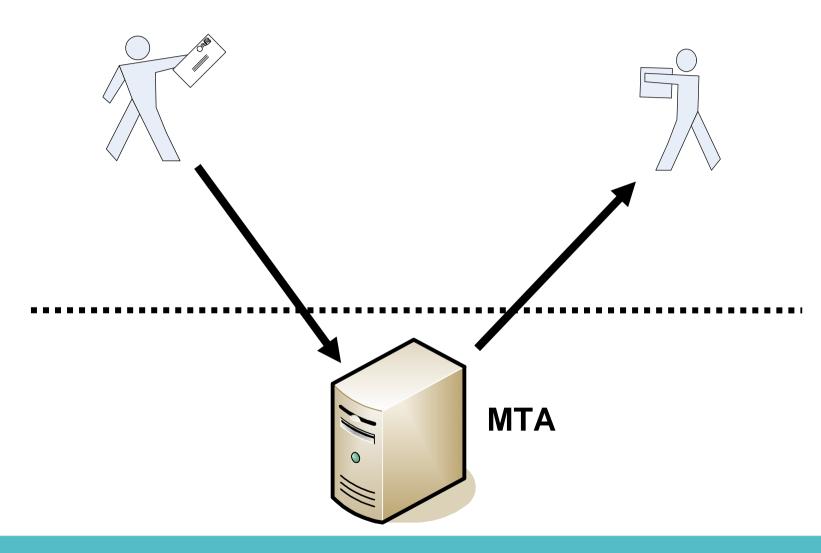
From: "Fernando X" <xxx@xxx.com.ar>

To: "Rodolfo Baader" <rbaader@ejemplo.edu.ar>

Subject: Re: Un favor!

Problema: Open Relay





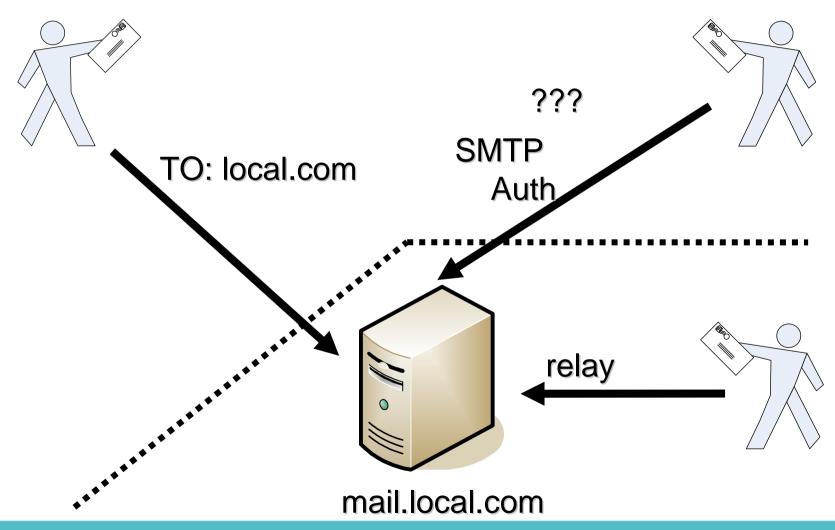
Open Relay



- Usado por spammers
- Diversas formas
 - usuario@dominio.remoto
 - usuario@remoto@local
 - "usuario@remoto"@local
 - local!usuario@remoto
- ORDB http://www.ordb.org

Open Relay





SMTP-AUTH (RFC 2554)



220-mail.xxxxxxxx.com ESMTP Exim 4.34 #1 Wed, 23 Jun 2004 17:35:13 -0700

EHLO mail.myserver.com

250-mail.xxxxxxxxx.com Hello mail.myserver.com [192.168.0.156]

250-SIZE 52428800

250-PIPELINING

250-AUTH PLAIN LOGIN

250-STARTTLS

250 HELP

AUTH LOGIN

334 VXNIcm5hbWU6

bXI1c2VybmFtZQ==

334 UGFzc3dvcmQ6

bXIwYXNzd29yZA==

235 Authentication succeeded

SMTP-AUTH CRAM-MD5



S: 220 smtp.example.com ESMTP server ready

C: EHLO jgm.example.com

S: 250-smtp.example.com

S: 250 AUTH CRAM-MD5 DIGEST-MD5

C: AUTH FOOBAR

S: 504 Unrecognized authentication type.

C: AUTH CRAM-MD5

S: 334

PENCeUxFREJoU0NnbmhNWitOMjNGNndAZWx3b29kLmlubm9zb2Z0LmNvbT4=

C: h

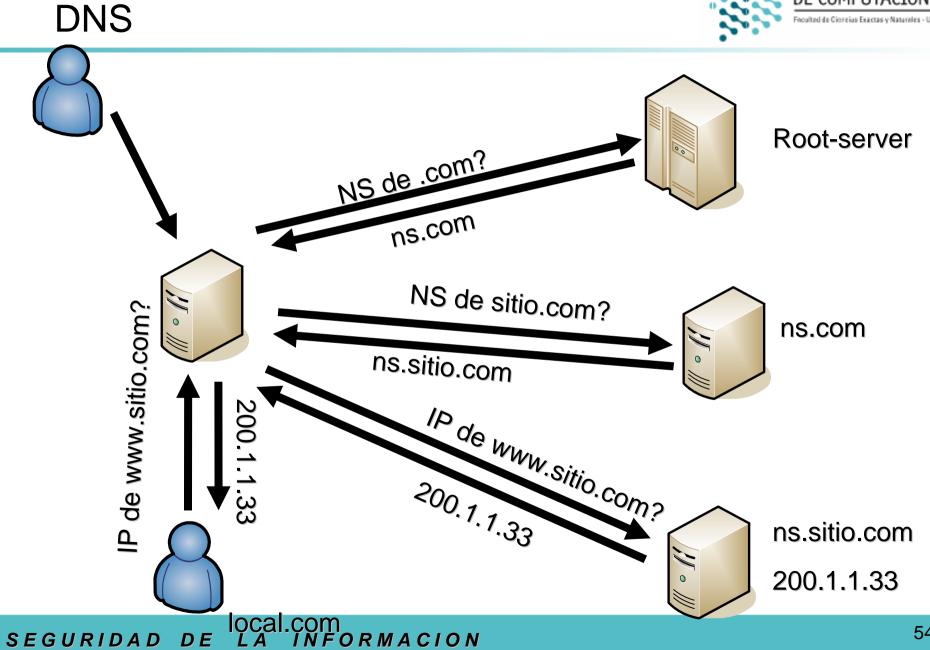
S: 235 Authentication successful.

DNS (UDP/53, TCP/53)



- Domain Name System
- Esquema jerárquico de resolución de nombres.
- Servidores primarios y secundarios, comunicación entre ellos.





SEGURIDAD

DNS



- No permitir consultas recursivas
- Retacear información
 - No permitir transferencia de zonas.
 - Cuidar los nombres de los hosts.
- Actualizaciones

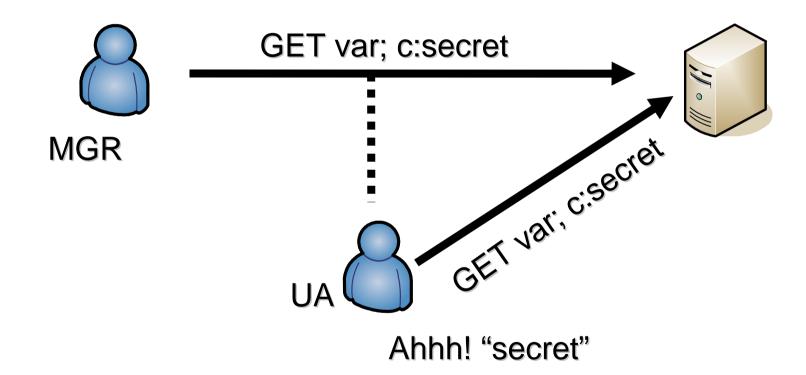
Ver http://dns.measurement-factory.com/surveys/201010/

SNMP (UDP 161 y 162)

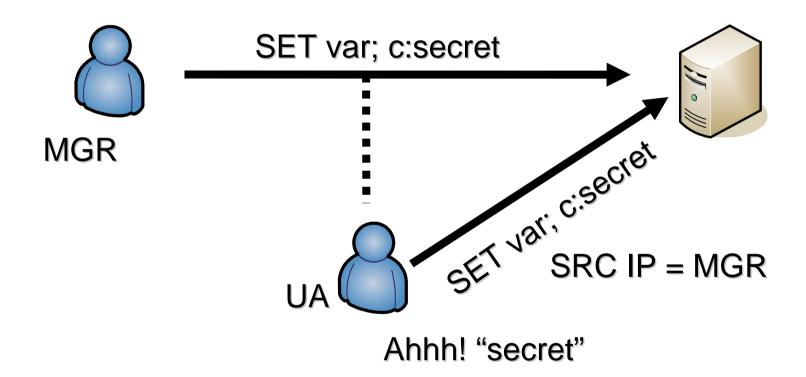


- Simple Network Management Protocol
- Versiones v1, v2 y v3
- Sólo v3 sirve en un ambiente no asegurado





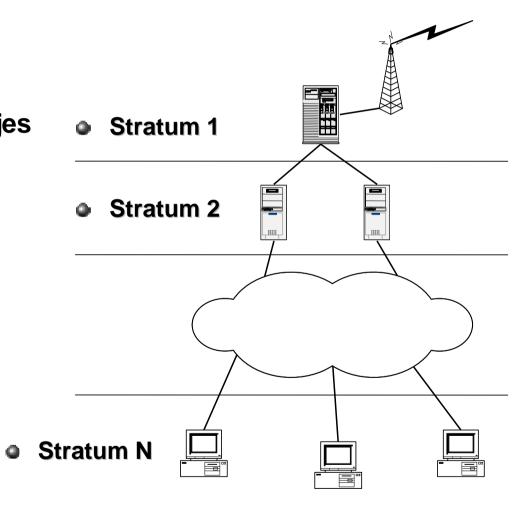




NTP (UDP/123)



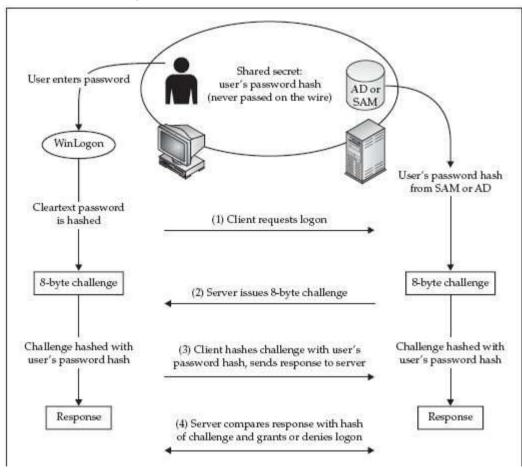
- Network Time Protocol
- http://www.ntp.org
- Permite sincronizar relojes



Autenticación en Windows vía Red



MSV1_0 – Mecanismo pre-Kerberos



Ejemplo captura



| AuthType | LM Hash | NT Hash | NT Serv-Chall | LM Cli-Chall | NT Cli-Chall |
|-------------|----------------------------------|--------------|------------------|--------------|--------------|
| LM & NTLMv1 | 087B5B51531EE75983C6EFD966462706 | 8A923847309A | F49FC03EB1C7DF68 | 69AD1B2DF0F4 | 07756D654613 |
| LM & NTLMv1 | FD1FDDF9D58BD888DD263737E88F9C9F | 4C02E5EDD99B | 3A5B76E314612A9A | E5E5EA7785B4 | E56D9D8055F1 |
| LM & NTLMv1 | 7466F995B694D1AB192EF69A336921A6 | 115767781107 | CB7C7E82FBDD0FF4 | 7ADBA44A06E6 | C5639AA8416E |
| LM & NTLMv1 | A91555B318E9559AA512BD877DD6C77C | C0A6D474B155 | 0E0412D789643500 | 266EC72B3C53 | C1917F2483C6 |
| LM & NTLMv1 | 7C1500C8B9EED8680EA08C2DAC7C930B | 6243D8DB3A56 | 1F12B6AAEEFE173B | B25475DB358A | 192FC9FF584E |
| LM & NTLMv1 | C5A2E43D377FA8C2089FE84EBB7286A0 | 9BA1663D9414 | 062B38CEADF87405 | 7A6016269196 | 80E425AF6E81 |
| LM & NTLMv1 | A1F836199D6866CDAE89A67B78DD4950 | FE67E078E313 | E803A629F3BAC8D6 | 96DB5DA146A1 | 9F31CD332B10 |
| LM & NTLMv1 | 752C0F327F198C61BF8E5C98B61D1157 | B51E87F65090 | E79349190A3CAE5F | 5996A9AC5F1C | 8D808A115619 |
| LM & NTLMv1 | 9B4D439EEC8436E798F1BACC2B3F67E5 | B0665CCE6206 | 6FF825DCECE318F6 | C2D7BD06FFF0 | 5A771D165103 |
| LM & NTLMv1 | 873F39F55EEAC889CE28035E420A0A54 | 37F7D7C84024 | C49D1826373476B8 | 9E4B01968513 | 0A3037B0C802 |
| LM & NTLMv1 | 27CB72C50130DF94F4D11FD67780C21F | 8757476CD807 | AB136BB36D11192D | F4E11C696B87 | DA4AEC1E0EFE |
| LM & NTLMv1 | F9880E29CD5DD8807D030CB2F21A5197 | 36B540646143 | 3CBA646E8274A889 | F7390D5DA289 | F2A980653748 |
| LM & NTLMv1 | 8339FDD2B94A9141BCEB657F34048533 | 86B21425CA54 | 566199AE10C5E0D7 | 26F2EA870F30 | 3231BC4D4A69 |
| LM & NTLMv1 | 921E9E5DD29A7DA3A9F28FD6B9A8EF59 | 43468FFC7F0E | 252E713393B3ACD6 | AA92E3045E09 | B47FB278F042 |
| LM & NTLMv1 | 78E494CF85C47BC5138741EC2A1EBD02 | FD252A00B7FD | 318F5D9D35D1DECC | 95EC75E72A19 | 48AB36035B6F |
| LM & NTLMv1 | ACA936F2799F00B7B6AD8ED76B4677F7 | 18FA980700A6 | 658A97AD3FC10EED | 7F4CF87237ED | EF5617D4DE52 |