



# Tecnologies de Xarxes de Computadors

Tema 2. Seguridad en las redes

Davide Careglio

- Tema 1. Introducción
- Tema 2. Seguridad en redes
- Tema 3. Redes troncales
- Tema 4. QoS
- Tema 5. Redes de acceso cableadas

- Tema 1. Introducción
- **Tema 2. Seguridad en redes**
- Tema 3. Redes troncales
- Tema 4. QoS
- Tema 5. Redes de acceso cableadas

## Índice

- Introducción
- Firewalls
  - Arquitecturas
  - Tecnologías
  - Reglas de filtrado
- Seguridad en IP
  - Introducción y usos
  - Arquitecturas VPN
  - Familia IPsec
- Sistemas de detección de intrusos (IDS)
  - Funcionalidades y arquitecturas
  - Tecnologías

## Índice

- **Introducción**
- Firewalls
  - Arquitecturas
  - Tecnologías
  - Reglas de filtrado
- Seguridad en IP
  - Introducción y usos
  - Arquitecturas VPN
  - Familia IPsec
- Sistemas de detección de intrusos (IDS)
  - Funcionalidades y arquitecturas
  - Tecnologías

# 2.1 – Introducción

## Seguridad en Internet

- Al principio, Internet era una red académica usada para intercambiarse datos entre personas de confianza
- La seguridad no era un problema
- Hoy en día, la seguridad si es un problema ya que Internet se usa para acceder a servicios bancarios, compras on-line, información personal, etc.
- Por lo tanto, ya que la arquitectura TCP/IP no nació con seguridad, hoy en día se necesita algún método seguro para proteger las comunicaciones

# 2.1 – Introducción

## Seguridad en Internet

- Típicamente se usan métodos distintos según el nivel que se quiere proteger
- Capa de aplicación
  - Las aplicaciones pueden por ejemplo
    - cifrar los datos antes de ser encapsulados en la capa inferior
    - autenticar los usuarios
    - controlar la integridad de los datos
  - Cada aplicación puede definir el método a usar
- Capa de transporte
  - Se puede añadir TLS (Transport Layer Security) a la conexión entre dos extremos
  - TLS usa criptografía híbrida
  - TLS permite el uso de certificados para identificar los extremos

# 2.1 – Introducción

## Seguridad en Internet

- Típicamente se usan métodos distintos según el nivel que se quiere proteger
- Capa de red
  - Todos los datagramas, independientemente de la aplicación y de la capa de transporte, deben encaminarse de forma segura en la red
  - Se pueden usar protocolos y dispositivos específicos (hardware y/o software) de protección y control de acceso (**por ejemplo?**)
- Capa de enlace
  - Se puede aplicar una seguridad específica dependiente de la tecnología de nivel 2
  - Eso puede incluir por ejemplo
    - Autenticación antes de aceptar un nuevo dispositivo en una red (p. e., contraseña para conectarse a una WiFi o del router doméstico al ISP)
    - Aplicar una whitelist de direcciones MAC

# 2.1 – Introducción

## Seguridad en Internet

- Típicamente se usan métodos distintos según el nivel que se quiere proteger
- **Capa de red**
  - Todos los datagramas, independientemente de la aplicación y de la capa de transporte, deben encaminarse de forma segura en la red
  - Se pueden usar protocolos y dispositivos específicos (hardware y/o software) de protección y control de acceso (**por ejemplo?**)
- Capa de enlace
  - Se puede aplicar una seguridad específica dependiente de la tecnología de nivel 2
  - Eso puede incluir por ejemplo
    - Autenticación antes de aceptar un nuevo dispositivo en una red (p. e., contraseña para conectarse a una WiFi o del router doméstico al ISP)
    - Aplicar una whitelist de direcciones MAC

## Índice

- Introducción
- **Firewalls**
  - Arquitecturas
  - Tecnologías
  - Reglas de filtrado
- Seguridad en IP
  - Introducción y usos
  - Arquitecturas VPN
  - Familia IPsec
- Sistemas de detección de intrusos (IDS)
  - Arquitecturas
  - Tecnologías

## Definición

- Un firewall es
  - Una parte de un sistema informático o red diseñada para bloquear el acceso no autorizado y permitir comunicaciones autorizadas
  - Un dispositivo o conjunto de dispositivos que está configurado para permitir o denegar transmisiones de red en función de un conjunto de reglas y otros criterios
- Se necesita un firewall cuando
  - Cuando hay que conectar una red segura a una no segura
    - Red segura: red privada, red corporativa, etc.
    - Red no segura: Internet
  - Cuando hay que añadir un segundo nivel de control interno

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

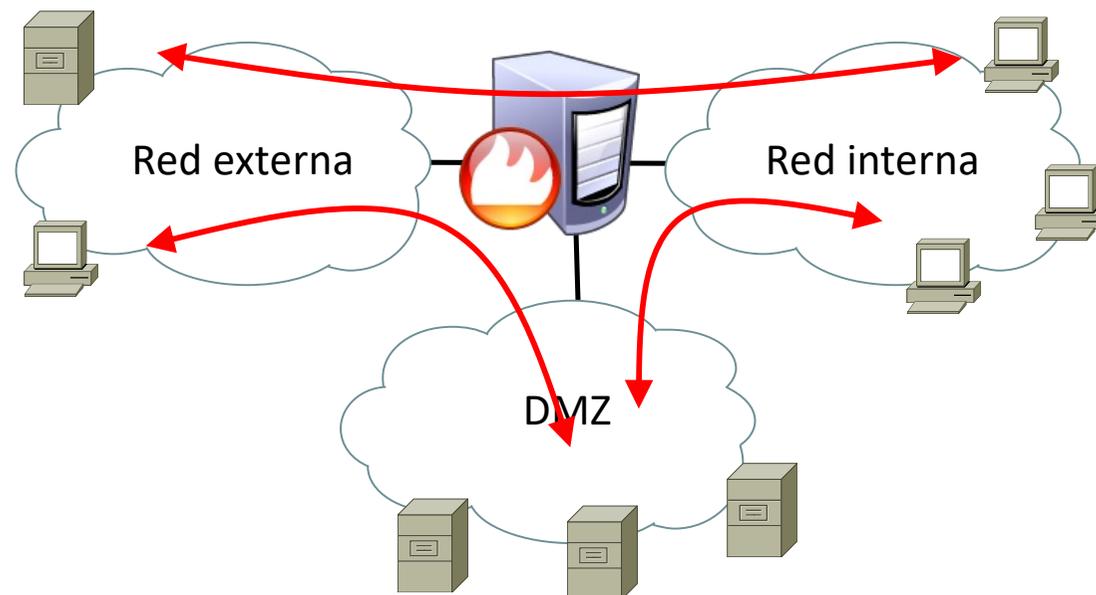
## Terminología

- DeMilitarised Zone (DMZ)
  - Parte de una infraestructura interna a una organización donde se instalan los servidores accesibles desde Internet, es decir es una zona de acceso público
  - Típicamente servidores de correo, DNS, web, de almacenamiento, etc.
- Red interna
  - Zona idealmente segura
  - Se instalan todas aquellas maquinas de acceso privado
- Red externa
  - Zona externa a la organización
  - Generalmente Internet

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Esquema

- Es una barrera que proporciona un **control de acceso** para toda la información que cruza este Firewall en cualquier dirección



## 2.1.1 – Introducción a Firewall

### Que puede hacer

- Proporciona un único punto de defensa, lo que permite un acceso controlado y auditado a los servicios prestados
- Refuerza la seguridad del propio sistema
- Implementa una política de seguridad para acceder a la red segura
- Puede monitorear el tráfico entrante/saliente
- Puede limitar la exposición a una red insegura
- Puede convertirse en el punto donde se toman decisiones de seguridad, ya que todo el tráfico lo atraviesa

## 2.1.1 – Introducción a Firewall

### Que NO puede hacer

- No puede proteger la red contra ataques maliciosos desde dentro de la misma red segura
- No puede proteger la red contra el tráfico que no la atraviesa
- No puede proteger la red contra errores/malas configuraciones de los servicios autorizados
- Si no se controla, cualquier dato de aplicación que lo atraviere tiene el potencial de causar problemas (por ejemplo, troyanos)
- Si la política de seguridad no es denegada por defecto, no puede proteger la red contra nuevos ataques

## 2.1.1 – Introducción a Firewall

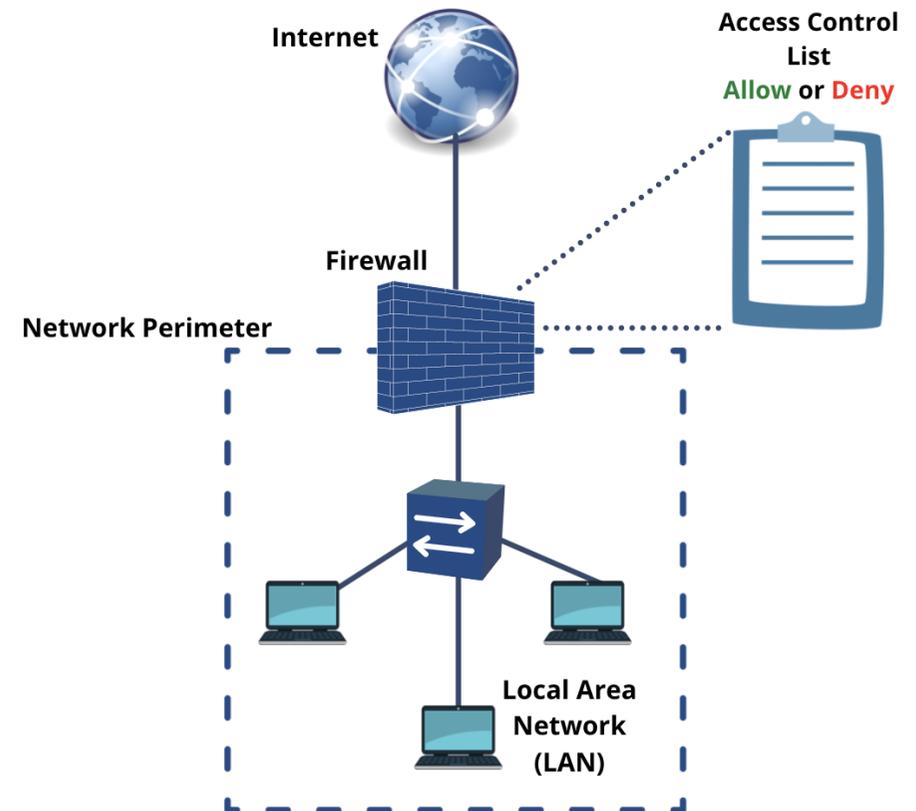
### Diferentes tipos

- Firewall a nivel de paquetes (packet-filtering Firewall)
- Firewall a nivel de circuito (circuit-level Gateway)
- Firewall a nivel de aplicación (application-level Gateway)
- Firewall con inspección de estados (Stateful inspection Firewall)
- Firewall de próxima generación (Next generation Firewall)

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall a nivel de paquetes

- Compara cada paquete recibido con un conjunto de criterios establecidos (p.e., lista de acceso), como
  - Direcciones IP
  - El tipo de paquete
  - Los puertos
  - Otros aspectos de las cabeceras de los protocolos 3 y 4
- Si no cumple con todos los criterios, el paquete es rechazado



Fuente imagen: <https://digital.com/best-vpn-services/what-are-the-type-of-firewalls/>

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall a nivel de paquetes

- Ventajas
  - Un solo dispositivo puede filtrar el tráfico de toda la red
  - Extremadamente rápido y eficiente en el escaneo del tráfico
  - Económico y uso muy limitado de recursos
  - Las reglas pueden ser extremadamente intuitivas y fáciles de configurar
  - Más transparentes para los usuarios legítimos ya que los usuarios obtienen el acceso requerido con poca interferencia del firewall
- Desventajas
  - No controla el contenido (datos) de los paquetes
  - Puede ser inviable configurar reglas complejas
  - Un atacante podría descubrir las reglas de filtrado y hacerse pasar por un usuario legítimo modificando los campos de sus paquetes

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall a nivel de circuito

- Se implementan en la capa de sesión del modelo OSI y monitorean sesiones como el three-way handshaking del TCP para ver si una conexión solicitada es legítima o no
  - Inspecciona si el host remoto se considera confiable
  - No inspeccionan pero los paquetes
- El Gateway no permite conexiones de un extremo a otro, en cambio configura dos conexiones
  - Una entre el Gateway y el host remoto
  - La otra entre el Gateway y el host interno
- Una vez establecidas las dos conexiones, el Gateway transmite paquetes de una conexión a otra sin examinarlos

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

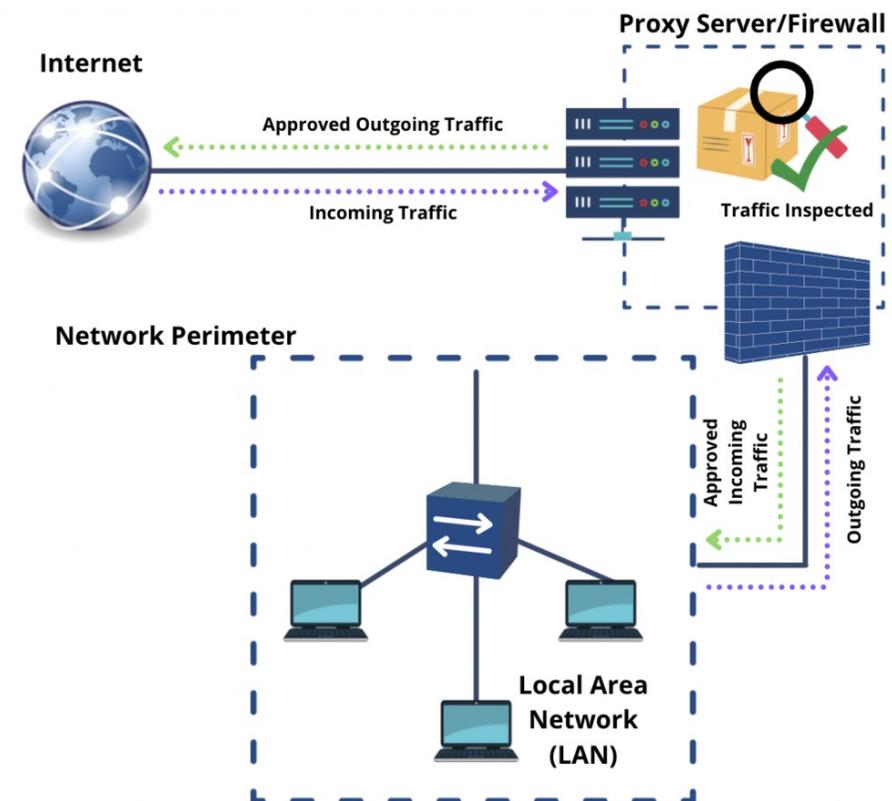
## Firewall a nivel de circuito

- Ventajas
  - Sólo procesa las transacciones solicitadas
  - Fácil de configurar y administrar
  - Bajo costo y mínimo impacto en la experiencia del usuario final
- Desventajas
  - Se necesita usar en combinación con otros firewall para tener una protección completa
  - No se inspecciona el contenido de los paquetes
  - No hay conexión extremo-a-extremo segura

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall a nivel de aplicación

- Funciona en la capa de aplicación del modelo OSI y proporciona protección para los protocolos de esta capa
- Se suelen llamar también Proxy Firewall
- Su función es bloquear o reenviar paquetes en función de la información de las capas de aplicación
  - Actúa como un retransmisor del tráfico a nivel de aplicación
  - Generalmente se añade una fase de autenticación



Fuente imagen: <https://digital.com/best-vpn-services/what-are-the-type-of-firewalls/>

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall a nivel de aplicación

- Ventajas
  - Examina todas las comunicaciones entre hosts externas e internos, verificando no solo la dirección, el puerto y la información del encabezado TCP, sino también el contenido en sí antes de permitir que el tráfico pase
  - Proporciona un control muy fine sobre cualquier información (p.e., puede bloquear el acceso a determinadas páginas de un servidor web)
  - Puede proporcionar anonimato
- Desventajas
  - Puede ser muy costoso económicamente
  - Puede no funcionar para todas las posibles aplicaciones
  - Las prestaciones se ven muy afectadas
  - Su configuración puede resultar muy compleja

## 2.1.1 – Introducción a Firewall

### Firewall con inspección de estados

- Examina cada paquete
- Y también realiza un seguimiento de si ese paquete es parte o no de una sesión TCP u otra sesión de red permitida y establecida
  - Inspecciona el tráfico de paquetes
  - Registra los datos relevantes (dirección de origen, tipo de paquete, destino, etc.)
  - Compara el tráfico futuro con ese registro para validarlo
- Esto ofrece más seguridad que el filtrado de paquetes o circuitos

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall con inspección de estados

- Ventajas
  - Supervisa toda la sesión para conocer el estado de la conexión
  - Ofrece un alto grado de control sobre qué contenido entra o sale de la red
  - Ofrece capacidades de registro considerables
  - Pueden ser efectivos contra ataques de tipo DDoS
- Desventajas
  - Consume muchos recursos
  - Interfiere con la velocidad de las comunicaciones
  - Más caro que otras opciones de firewall
  - No suele proporcionar autenticación para validar que los hosts orígenes no sean falsificadas

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall de próxima generación

- Combina
  - Filtrado de paquetes
  - Inspección de estado
  - Inspección profunda de paquetes (DPI)
  - Y otros sistemas de seguridad de red, como IDS/IPS, filtrado de malware y antivirus

# 2.1.1 – Introducción a Firewall

## Firewall de próxima generación

- Ventajas
  - Combina DPI con filtrado de malware y otros controles para proporcionar un nivel óptimo de filtrado
  - Realiza un seguimiento de todo el tráfico desde la capa de enlace hasta la aplicación para obtener información más precisa que otros métodos
  - Se puede actualizar automáticamente para proporcionar el contexto actual
- Desventajas
  - Para obtener el mayor beneficio, las organizaciones deben integrarlos con otros sistemas de seguridad, lo que puede ser un proceso complejo
  - Más costoso que otros tipos de firewall

## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

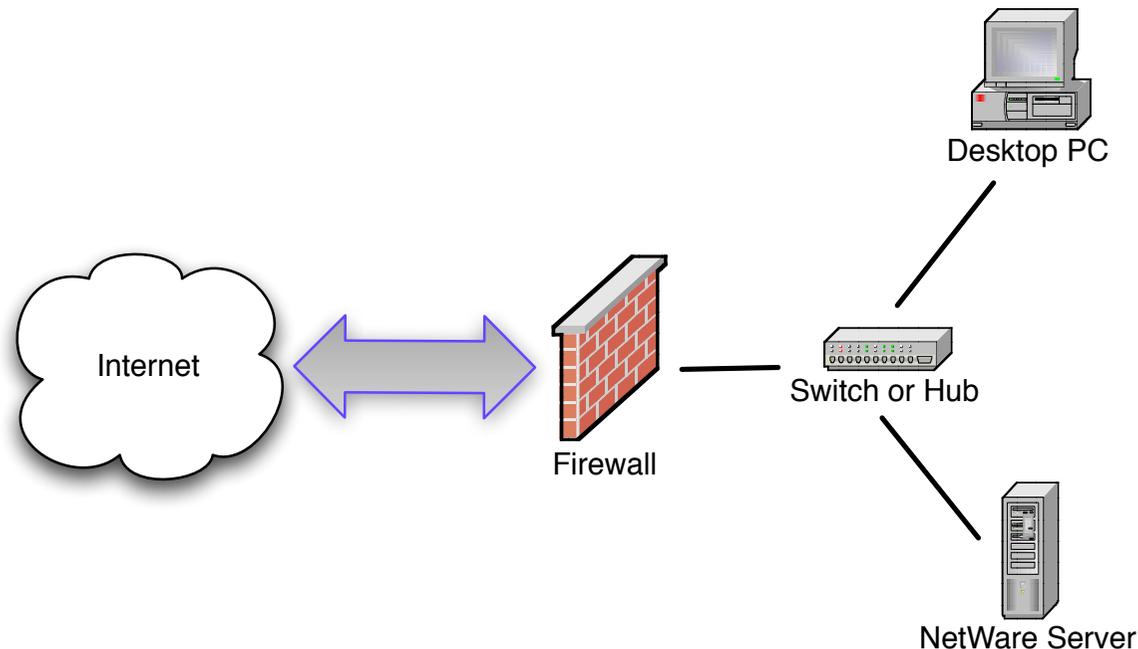
### Arquitecturas más comunes

- Existen 4 arquitecturas base
  - Dual-homed
  - Two-Legged network with a full exposed DMZ
  - Restricted DMZ via dialup Firewall
  - Three-legged firewall
- A partir de estas 4, se pueden crear otras mezclándolas

## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

### Dual-homed

- El Firewall dual-homed es la arquitectura más simple
  - Los dos “homes” se refieren a las dos redes de las que forma parte el firewall: una interfaz conectada a la red externa (Internet) y la otra a la red interna
  - El firewall se encarga de pasar paquetes que pasan por sus reglas de filtrado entre la red interna e Internet, y viceversa



## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

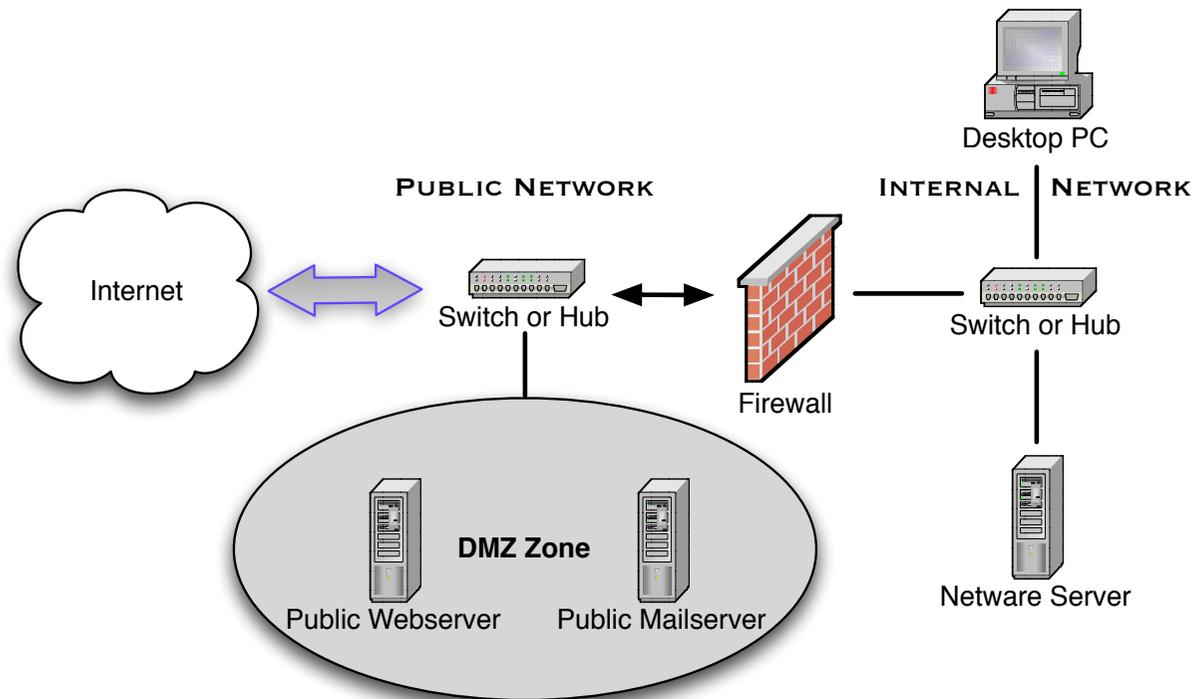
### Dual-homed

- Ventajas
  - Muy fácil de configurar
  - Toda la red interna está protegida
  - Es suficiente un único firewall con solo 2 interfaces
  - La red interna puede usar direccionamiento privado
- Desventajas
  - No hay DMZ
  - O bien no se usan servidores públicos
  - O bien estos se ponen en la red interna con reglas específicas en el firewall. Esto puede ser crítico ya que son accesibles desde la red externa y los atacantes pueden saltar de un servidor comprometido a cualquier equipo interno sin control

## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

### Two-Legged network with a full exposed DMZ

- Entre el firewall y el router del ISP (Internet) hay un hub o switch
- Se crea una zona DMZ con servidores públicos accesibles directamente desde Internet (sin pasar por el firewall)
- El resto de maquinas está en la red interna, detrás del firewall



## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

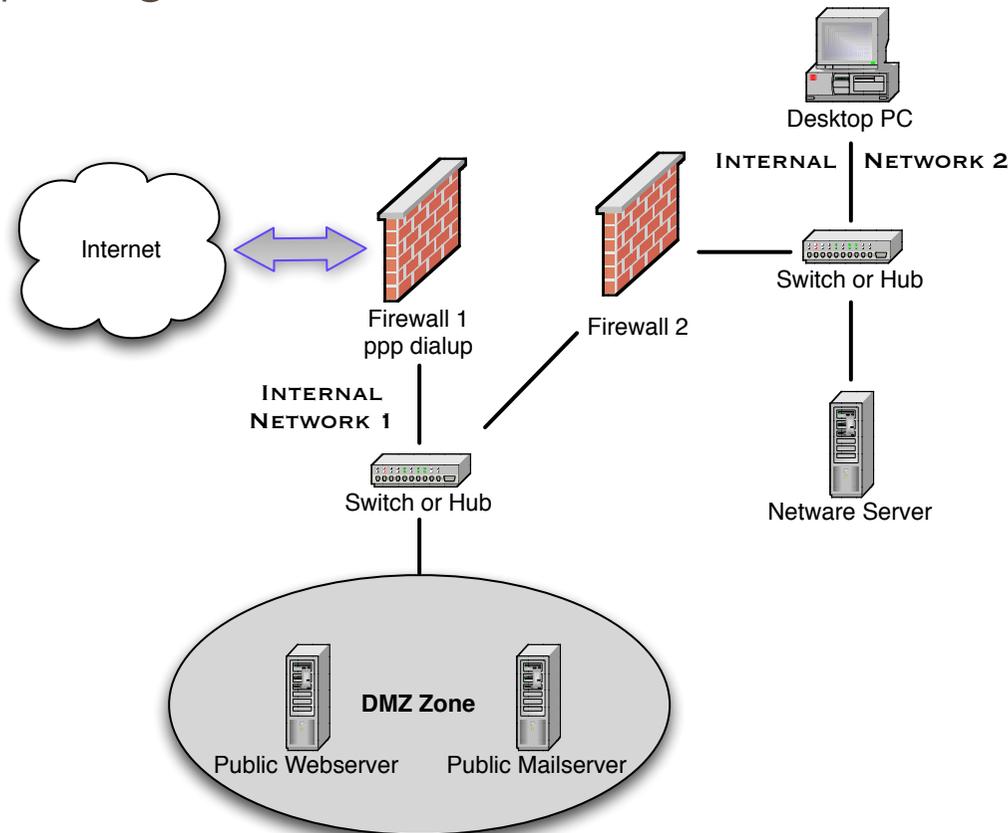
### Two-Legged network with a full exposed DMZ

- Ventajas
  - Sigue siendo fácil de configurar
  - Toda la red interna está protegida
  - Es suficiente un único firewall con solo 2 interfaces
  - La red interna puede usar direccionamiento privado
- Desventajas
  - La zona DMZ está completamente expuesta
  - Puede ser un riesgo incluido para la red interna. Si un servidor público está comprometido, el problema (p.e., un malware) podría saltar a la red interna ya que los equipos internos también usan estos servidores públicos

## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

### Restricted DMZ via Dialup Firewall

- Se usan 2 firewalls
  - El Firewall 1 protege la DMZ y mantiene la conexión con Internet
  - El Firewall 2 protege la red interna



## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

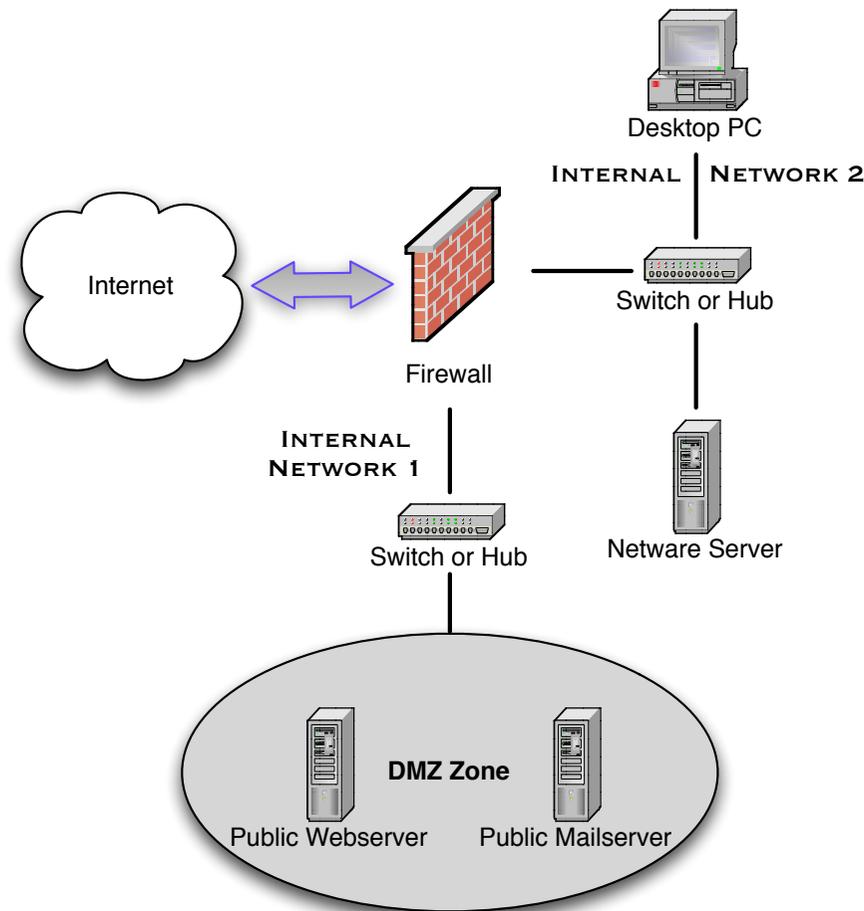
### Restricted DMZ via Dialup Firewall

- Ventajas
  - Relativamente fácil de configurar
  - Toda la red interna está protegida
  - La zona DMZ también está protegida
  - La red interna y la DMZ pueden usar direccionamiento privado
- Desventajas
  - Se necesitan 2 Firewalls
  - Se necesita mantener la configuración de los 2 Firewalls coherente

## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

### Three-legged firewall

- Para tener un único firewall y una DMZ protegida, se necesita un Firewall de tres patas (tres interfaces)



## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

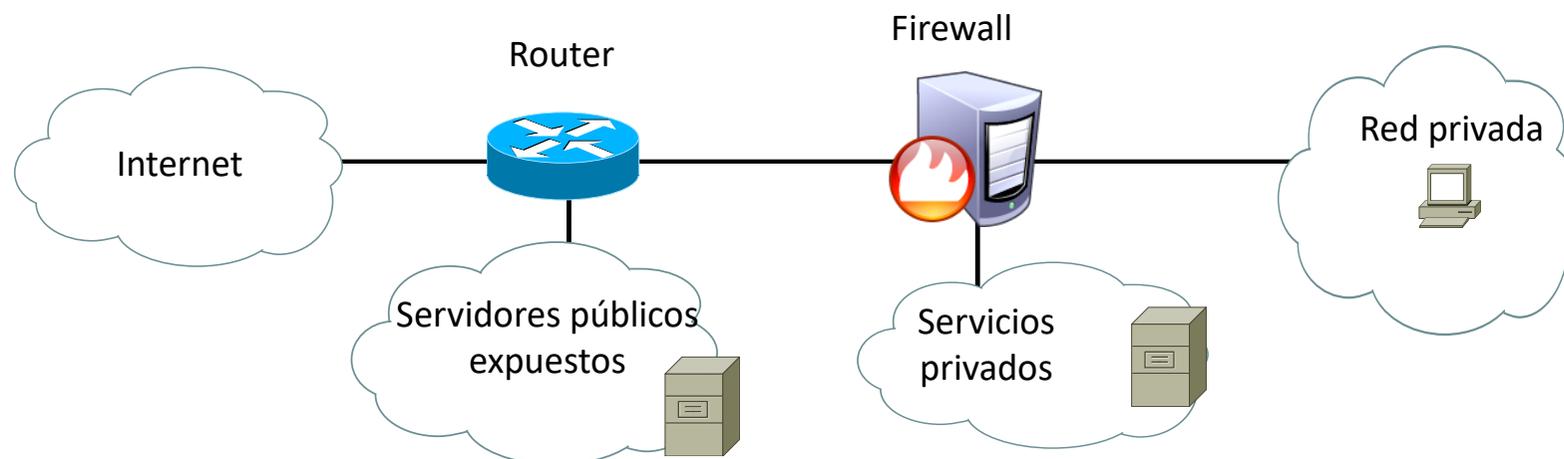
### Three-legged firewall

- Ventajas
  - Se necesita un único Firewall
  - Toda la red interna está protegida
  - La zona DMZ también está protegida
  - La red interna y la DMZ pueden usar direccionamiento privado
- Desventajas
  - Se necesita un Firewalls con 3 interfaces (coste)
  - Más complejo de configurar (más reglas)

## 2.1.2 – Arquitecturas de Firewall

### Más arquitecturas

- Estas cuatros arquitecturas no son las únicas
- Por ejemplo, se pueden combinar la segunda y la cuarta
  - Un único Firewall
  - Servidores públicos expuestos
  - Servidores privados
  - Red privada



## 2.1.3 - Tecnologías

### Diferentes soluciones

- Dispositivos hardware
- Host-based firewall
- Cloud-based firewall

## 2.1.3 - Tecnologías

### Dispositivos hardware

- Son dispositivos físicos que se instalan en las infraestructura de la organización
- Pueden ser dispositivos con tecnología propietaria (Cisco, Juniper, Palo Alto, Fortinet, etc.)



- O pueden usar tecnología de código abierto (iptables, firewallld, nftables, pfSense, etc.)

Fuente imágenes: <https://www.paloaltonetworks.com/>, <https://www.fortinet.com>

## 2.1.3 - Tecnologías

### Host-based firewall

- Son Firewall software que se instalan directamente en los hosts que se quieren proteger
- Típicamente son firewall a nivel de paquetes
- Por ejemplo
  - Microsoft defender
  - Apple firewall
  - Firewallld

## 2.1.3 - Tecnologías

### Cloud-based firewall

- Muchos servicios se están actualmente moviendo a la nube
- Lo mismo está pasando con los firewall y ahora se ofrece Firewalls como servicio (FWaaS)
- Las razones son
  - Costes reducidos
  - Se pueden combinar fácilmente con otros servicios de seguridad (arquitecturas de confianza cero, antivirus, etc.)
  - Fácilmente actualizable a nuevas tecnologías
  - Fácilmente adaptables a nuevas amenazas

## 2.1.4 – Firewall software

### Reglas de filtrado

- Las reglas de filtrado son un conjunto de reglas secuenciales para denegar/permitir cierto tráfico de red según algunos criterios
- Los criterios de filtrado son
  - @IP origen y destino
  - Puerto origen y destino
  - Tipo de protocolo (IP, TCP, UDP, ICMP)
  - Estado de la conexión (nueva, respuesta o relacionada)

## 2.1.4 – Firewall software

### Reglas de filtrado

- Para evitar complicar las reglas de filtrado mezclando permisos con prohibiciones, generalmente se usa uno de estos dos enfoques
- En el primero, se crea una lista de condiciones permitidas y se concluyen con una última línea que deniega todo lo que queda
  - Permitir condición\_1
  - Permitir condición\_2
  - ...
  - Permitir condición\_n
  - Prohibir todo
- El segundo enfoque es el contrario del primero: la lista tiene una serie de condiciones prohibidas y se concluyen con una que permite todo
  - Prohibir condición\_1
  - Prohibir condición\_2
  - ...
  - Prohibir condición\_n
  - Permitir todo

## 2.1.4 – Firewall software

### Reglas de filtrado

- En el primero enfoque, la regla por defecto es denegar el acceso excepto si es explícitamente permitido
  - Más seguro ya que puede ser difícil saber que servicios son seguros y cuales no
  - Más restrictivos y menos comfortable para los usuario
- En el segundo enfoque, la regla por defecto es aceptar cualquier acceso excepto si es explícitamente denegado
  - Más comfortable para los usuarios
  - Más fácil de administrar
  - Menos seguro ya que no puede prevenir ataques desconocidos o errores

# 2.1.4 – iptables

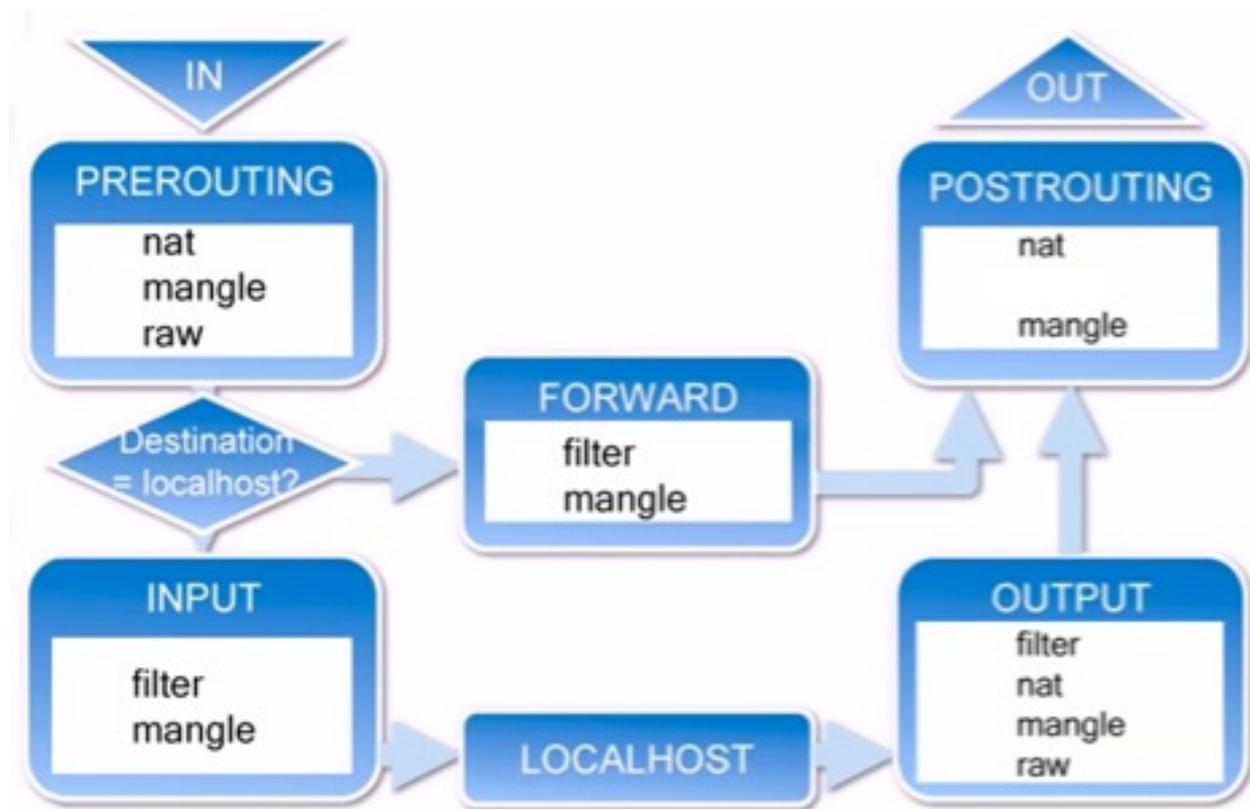
## Introducción

- Nació en el 1998 y se incorporó en Linux 2.3 en marzo 2000
- Es un framework disponible en el kernel de Linux que permite interceptar y manipular paquetes de red
  - Filtrar paquetes
  - Realizar traducción de direcciones de red (NAT)
  - Mantener registros de log
- Se está lentamente reemplazando por otras soluciones como firewalld y nftables pero se sigue usando ampliamente
- Estructura
  - Las reglas se agrupan en cadenas (**chains**)
    - Cada cadena es una lista ordenada de reglas
  - Las cadenas se agrupan en tablas (**tables**)
    - Cada tabla está asociada con un tipo diferente de procesamiento de paquetes

# 2.1.4 – iptables

## Estructura

- Chains
  - PREROUTING
  - INPUT
  - OUTPUT
  - FORWARD
  - POSTROUTING
- Tables
  - mangle
  - nat
  - filter
  - raw

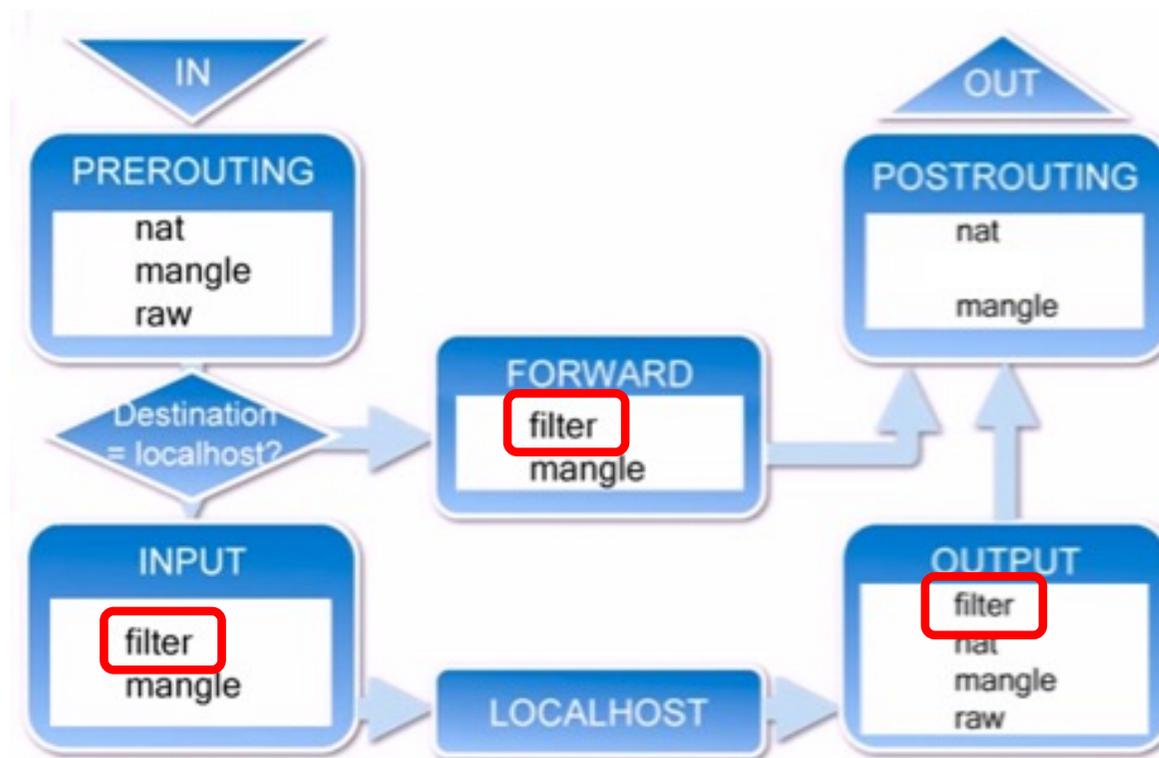


Fuente imagen: <https://ranxing.files.wordpress.com/2014/11/untitled.png>

## 2.1.4 – iptables

### Tablas

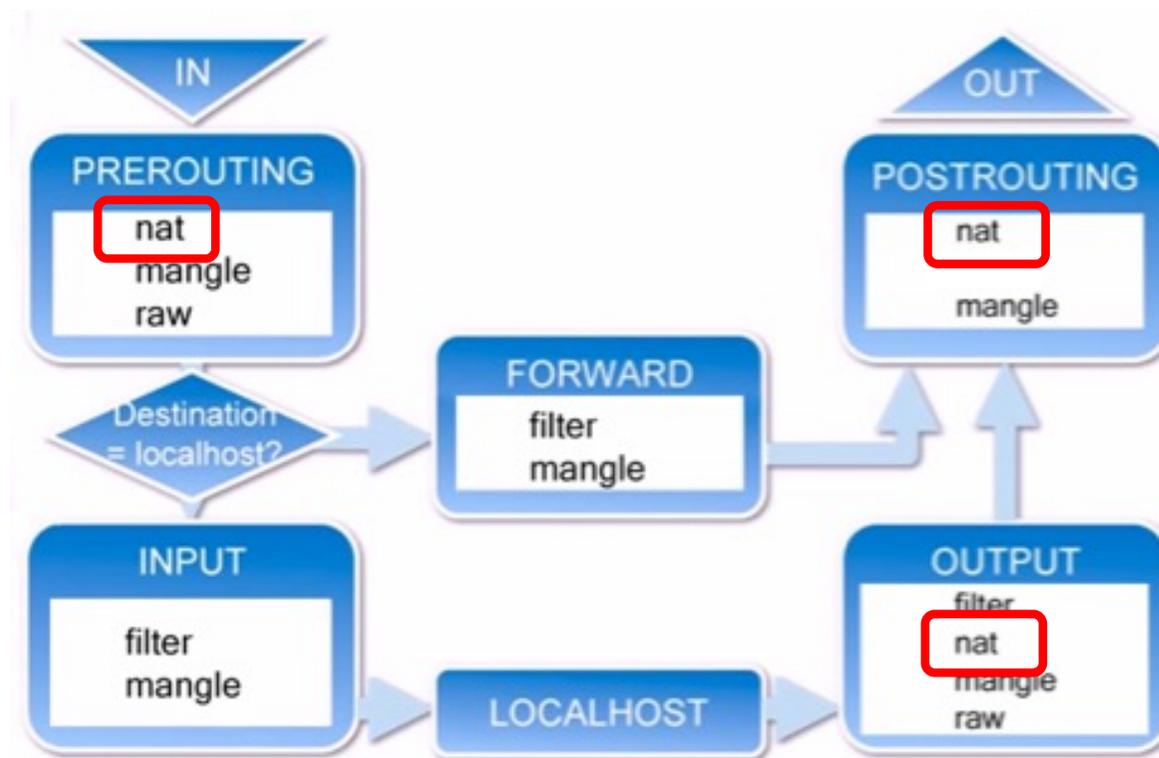
- Filter
  - Denegar/permitir determinados paquetes



## 2.1.4 – iptables

### Tablas

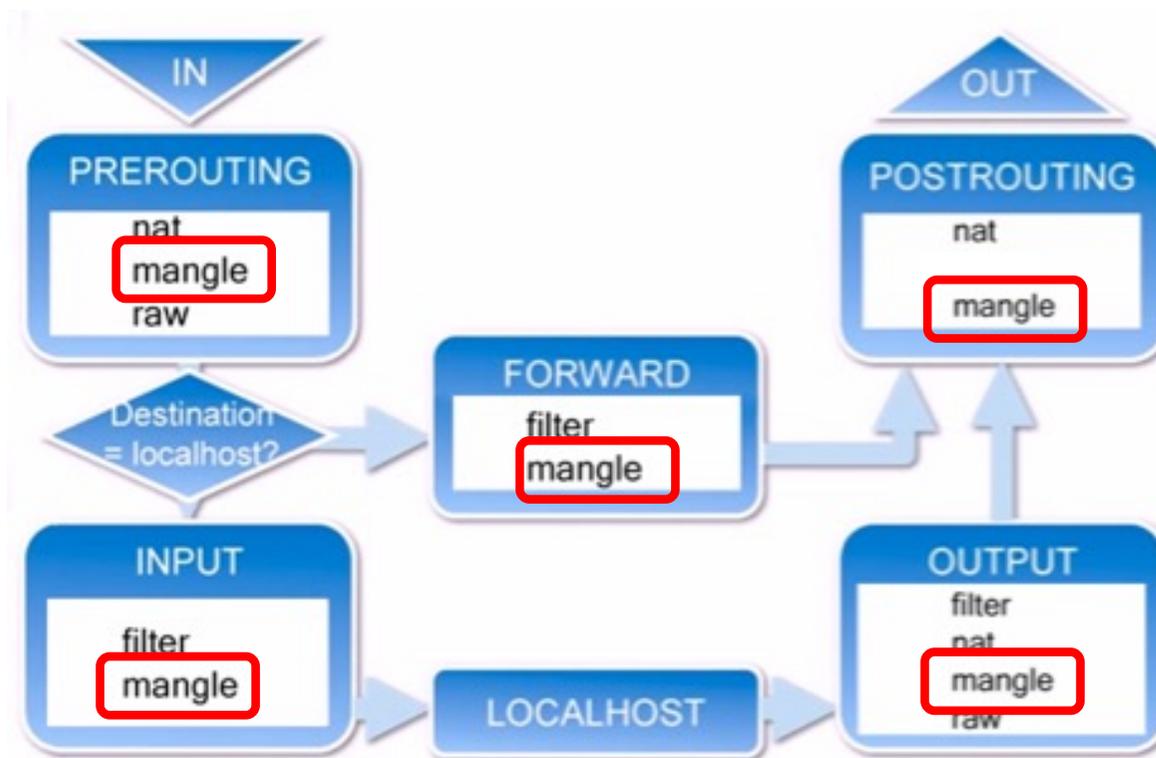
- NAT
  - Modificar @IP/puertos de los paquetes



## 2.1.4 – iptables

### Tablas

- Mangle
  - Modificar algunos otros campos de los paquetes como



## 2.1.4 – iptables

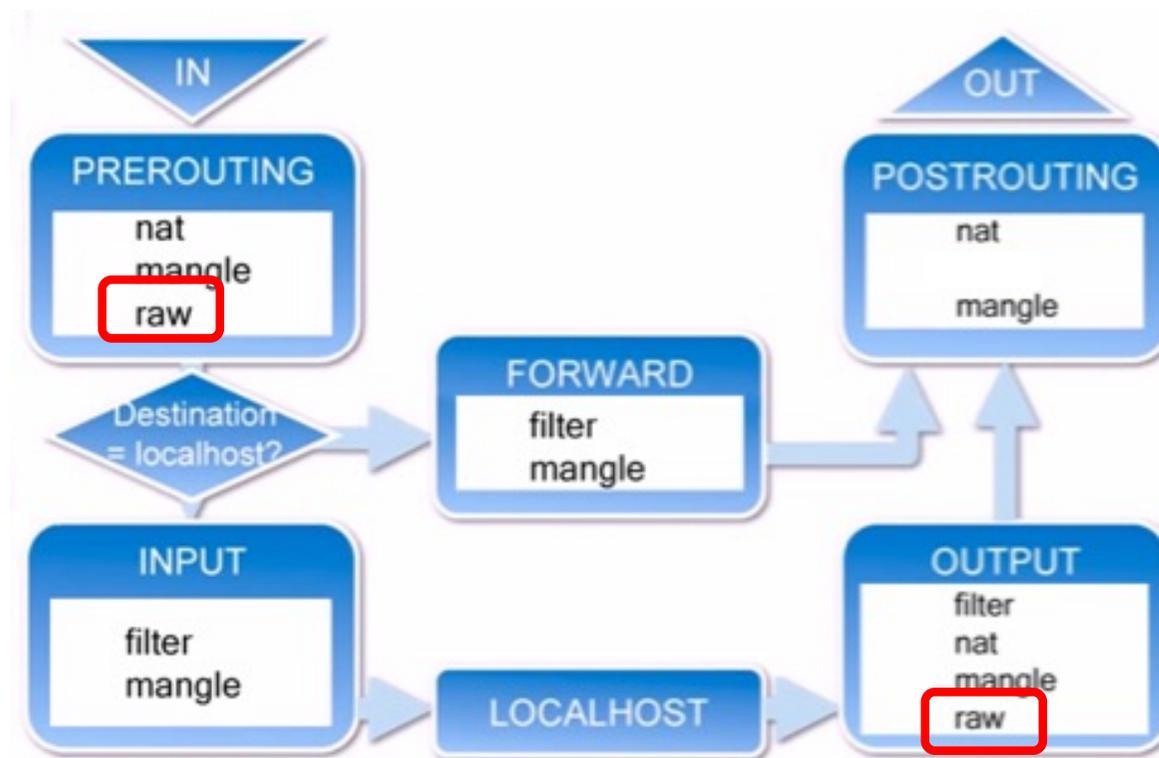
### Tablas

- Mangle
  - Modificar algunos otros campos de los paquetes como
  - **Tipo de Servicio:** campo de la cabecera IP usado para dar prioridad a los paquetes (define como tratar los paquetes en los routers)
  - **Tiempo de vida (TTL):** campo de la cabecera IP usado para que un paquete no se quede eternamente en una red si no encuentra una ruta (cada router quita 1 a esta campo y si es 0, lo descarta)
  - **Mark:** se pueden marcar determinados paquetes para que se traten luego de diferente manera (diferente ruta, diferente ancho de banda, etc.)

## 2.1.4 – iptables

### Tablas

- Raw
  - Nueva tabla desde Linux Kernel 2.6
  - Se consulta antes de cualquier otra



## 2.1.4 – iptables

### Tablas

- Raw
  - Nueva tabla desde Linux Kernel 2.6
  - Se consulta antes de cualquier otra
  - iptables usa estados para reconocer paquetes relacionados entre ellos
    - Por ejemplo, paquetes de una misma conexión TCP
  - Para mantener estos estados, usa un modulo llamado CONNTRACK
  - Aunque tenga otras aplicaciones, la tabla RAW se usa principalmente para marcar paquetes con la opción NOTRACK para que iptables no guarde el estado de estos paquetes en CONNTRACK
  - Veremos luego ejemplo de aplicación de CONNTRACK

## 2.1.4 – iptables

### Tipo de firewall?

- Firewall a nivel de paquetes
- Firewall a nivel de circuito
- Firewall a nivel de aplicación
- Firewall con inspección de estados
- Firewall de próxima generación

## 2.1.4 – iptables

### Tipo de firewall?

- Firewall a nivel de paquetes
- Firewall a nivel de circuito
- Firewall a nivel de aplicación
- **Firewall con inspección de estados**
- Firewall de próxima generación

## 2.1.4 – iptables

### Comandos

```
iptables -[t table] action [options] -j type
```

- action: –{A | D | I} chain n
  - add, delete, insert
- options
  - –i: interfaz de entrada
  - –o: interfaz de salida
  - –p: protocolo {IP | TCP | UDP | ICMP}
  - –s: @IP origen {red+wildcard | host @IP | any}
  - –d: @IP destino {red+wildcard | host @IP | any}
  - –sport: puerto origen
  - –dport: puerto destino
  - –state: estado de la conexión {new | established | related}
- type
  - {ACCEPT | DROP | SNAT | DNAT}

## 2.1.4 – iptables

### Recordatorio wildcard

- Es como una mascara pero con los bits 0-1 invertidos
- Se compara una @IP de un paquete con una regla de iptables usando solo los bits en correspondencia de un 0 en la wildcard
- Ejemplo
  - 145.34.5.6 0.0.0.0 → se comparan todos los bits  
también se puede escribir host 145.34.5.6
  - 145.34.5.6 0.0.0.255 → se comparan solo los bits 145.34.5.0  
sería para todas las @IP de la red 145.34.5.0/24
  - 145.34.5.6 255.255.255.255 → no se compara ningún bit todas  
serían ciertas, como escribir ANY

## 2.1.4 – iptables

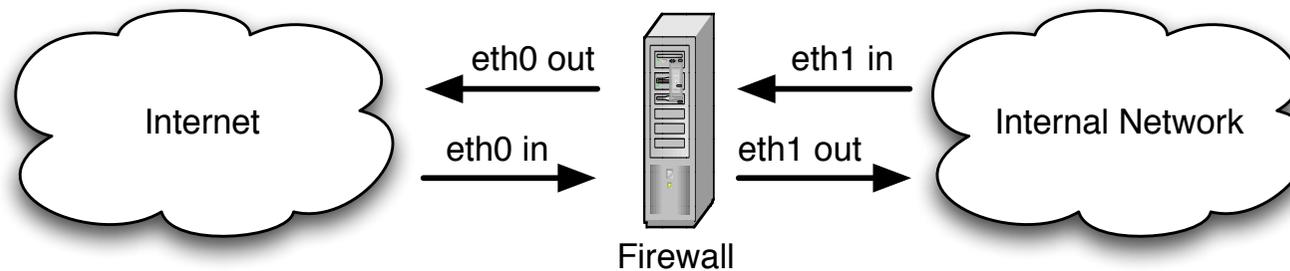
### Regla por defecto

- Las reglas por defecto en iptables es aceptar
  - Usa por defecto el enfoque 2: lista de reglas de prohibiciones y la última acepta el resto
- Si se quiere modificar

```
iptables -P chain {ACCEPT | DROP}
```

## 2.1.4 – iptables

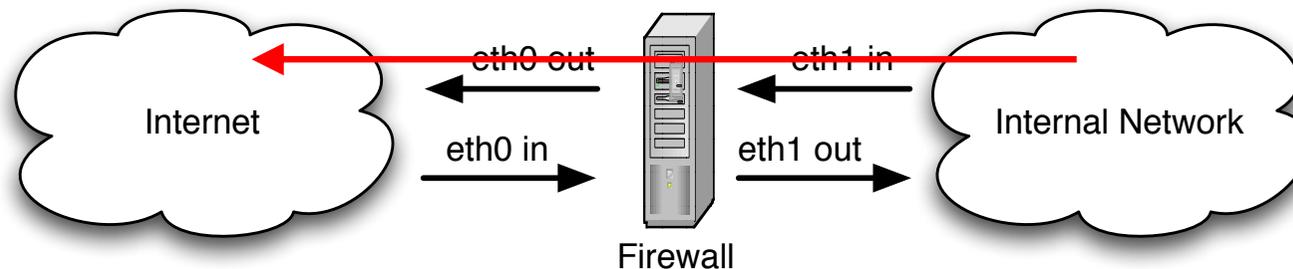
### Ejemplos



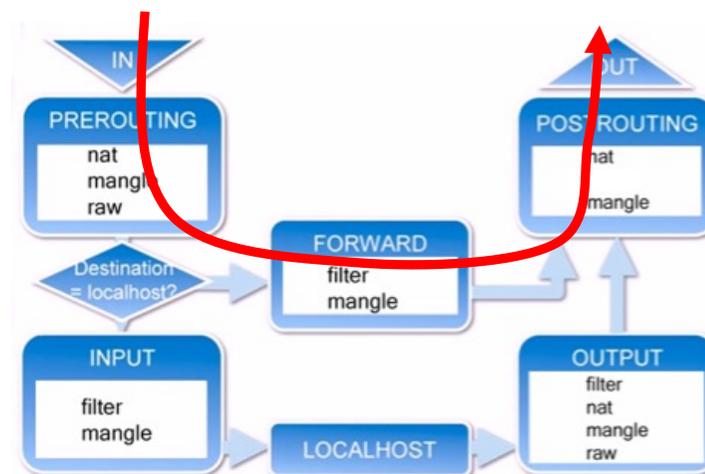
- Los hosts de la red interna solo pueden acceder a servicio HTTP de Internet

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos

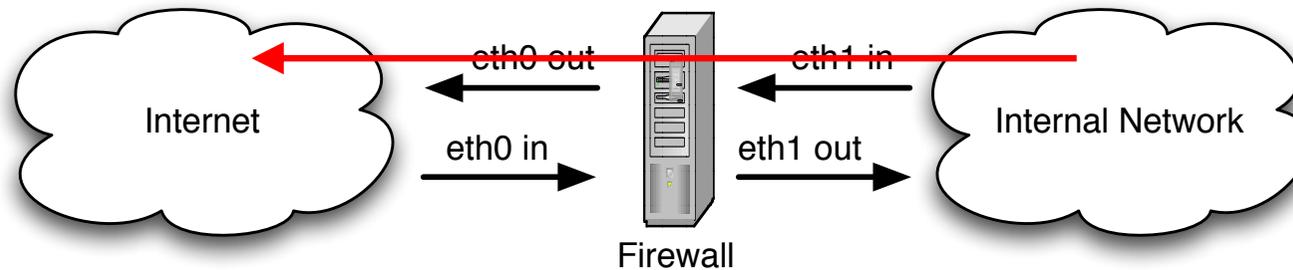


- Los hosts de la red interna solo pueden acceder a servicio HTTP de Internet



## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Los hosts de la red interna solo pueden acceder a servicio HTTP de Internet

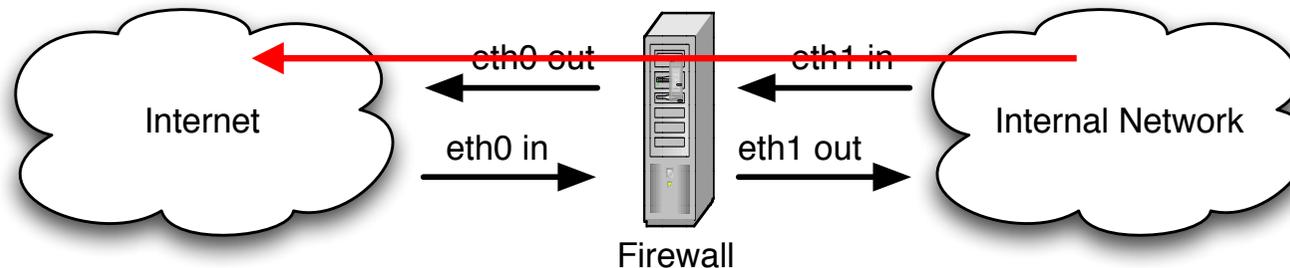
```
iptables -t filter -A FORWARD -p TCP -i eth1 -o eth0 -dport 80 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -P FORWARD DROP
```

- Funciona?

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Los hosts de la red interna solo pueden acceder a servicio HTTP de Internet

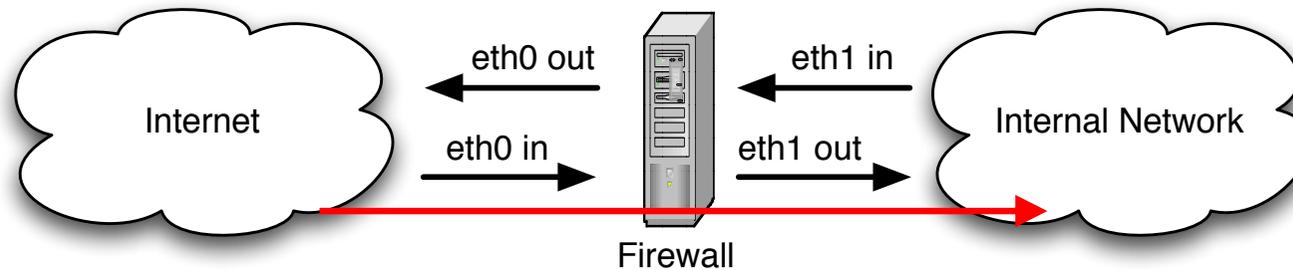
```
iptables -t filter -A FORWARD -p TCP -i eth1 -o eth0 -dport 80 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -P FORWARD DROP
```

- Funciona? **NO, la comunicación suele ser bidireccional**

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Los hosts de la red interna solo pueden acceder a servicio HTTP de Internet

```
iptables -t filter -A FORWARD -p TCP -i eth0 -o eth1 -sport 80 -j ACCEPT
```

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



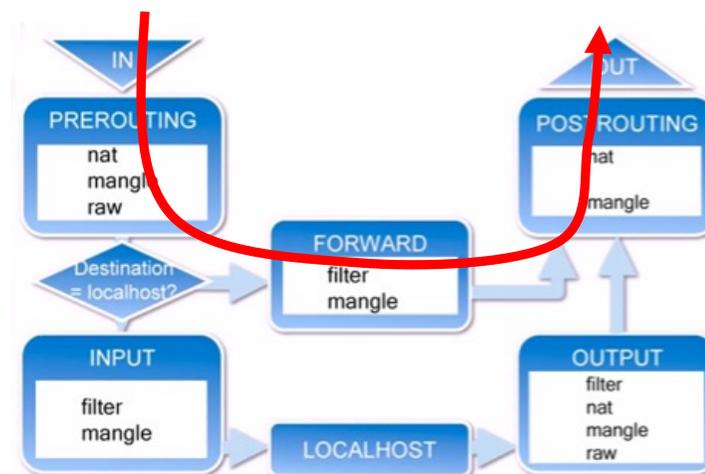
- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa



## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -j DROP
```

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -j DROP
```

- Funciona?

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -j DROP
```

- Funciona? **No, X2 no puede contestar**

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -j ACCEPT
```

- Ahora funciona?

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -j ACCEPT
```

- Ahora funciona? **Tampoco, ya que ahora X2 puede empezar una comunicación con X1**

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

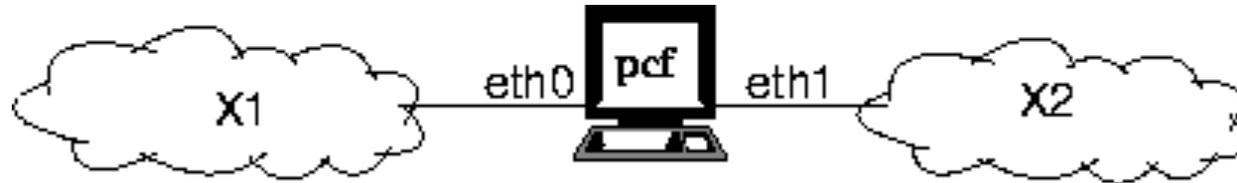
```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -m conntrack -cstate  
ESTABLISHED -j ACCEPT
```

```
iptables -P FORWARD DROP
```

- Ahora funciona?

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Se quiere que los hosts de la red X1 puedan empezar una comunicación con los hosts de la red X2 (y estos puedan contestar) pero no viceversa

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
```

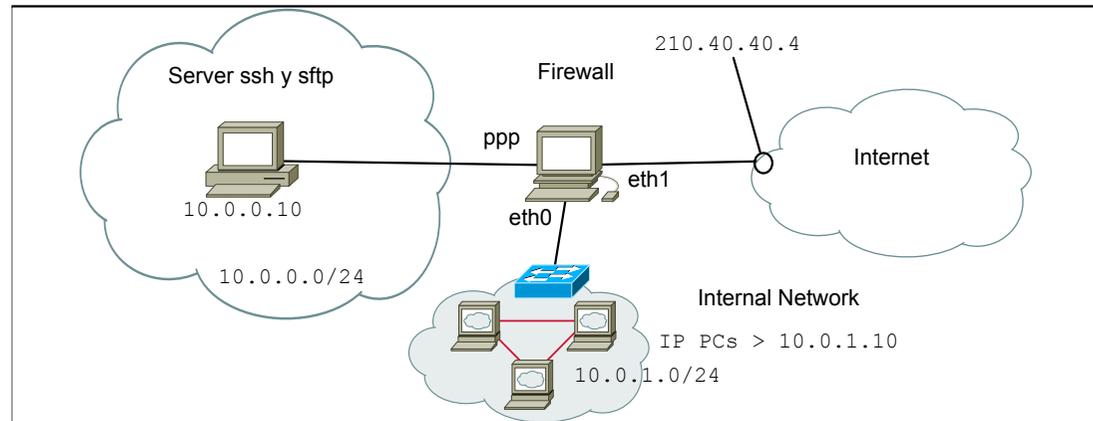
```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -m conntrack -cstate  
ESTABLISHED -j ACCEPT
```

```
iptables -P FORWARD DROP
```

- Ahora funciona? **Ahora si**
- Se consulta el **estado** en el modulo CONNTRACK en el sentido X2→X1 y solo deja pasar las respuestas
- Es decir paquetes de una conexión ya establecida en el sentido contrario X1→X2 y guardada en CONNTRACK

## 2.1.4 – iptables

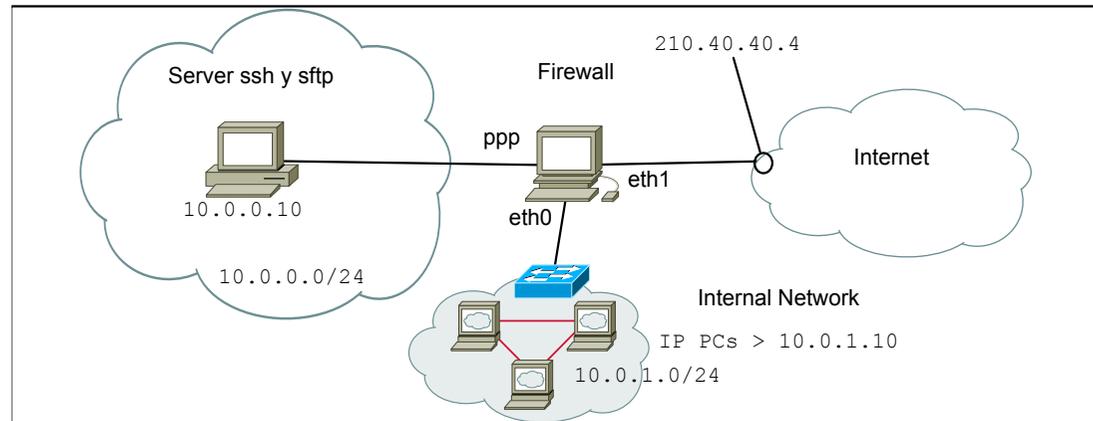
### Ejemplos



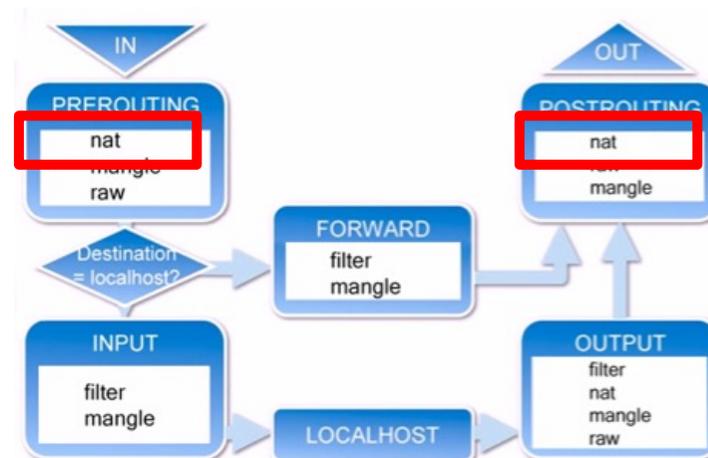
- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

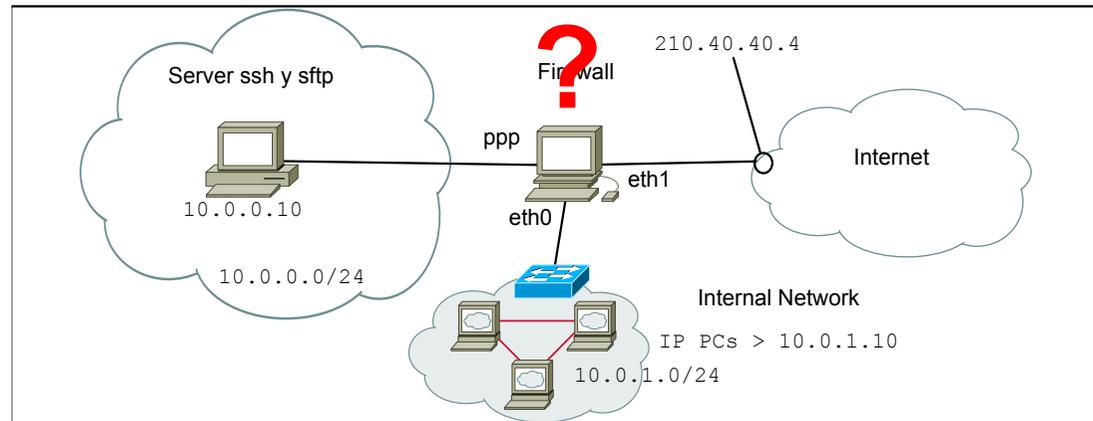


- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

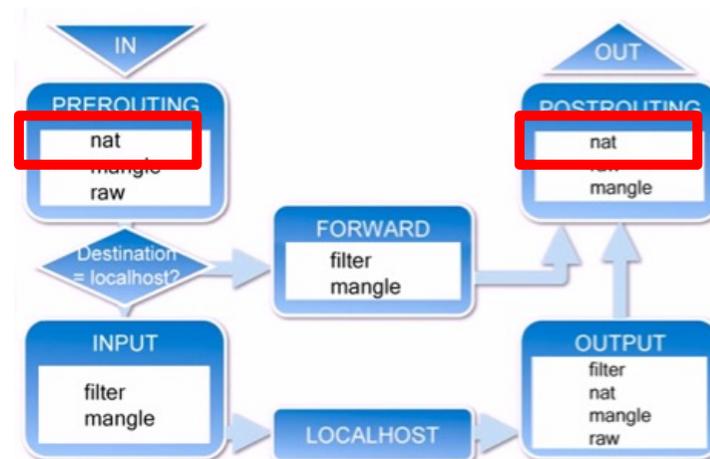


# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

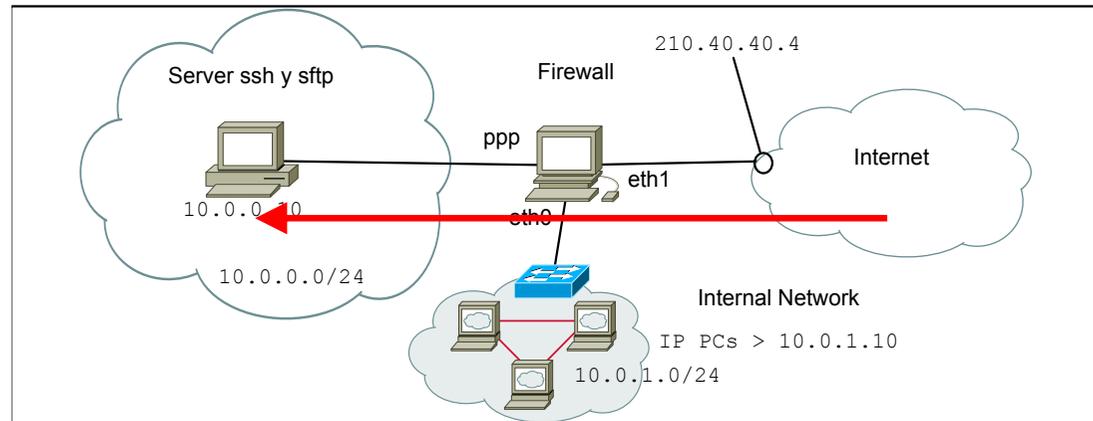


- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4



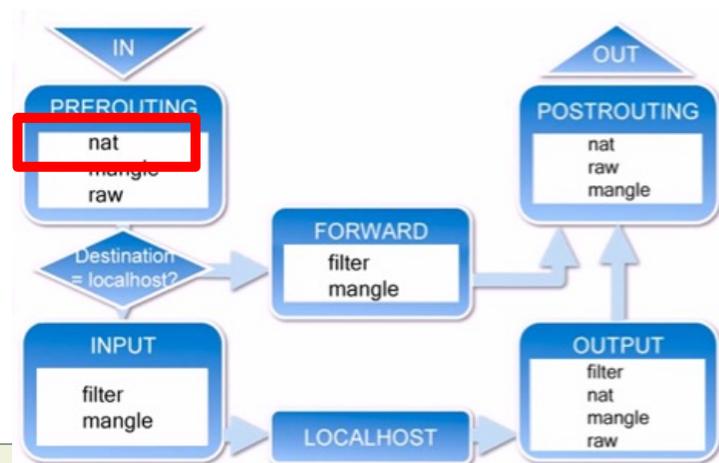
# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos



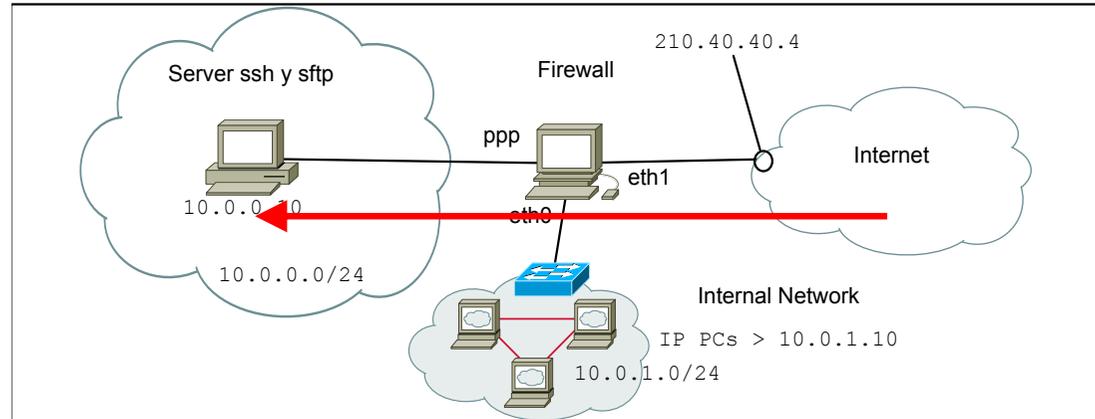
- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

`iptables -t nat -A PREROUTING -d 210.40.40.4 -i eth1 -j DNAT --to-destination 10.0.0.10`



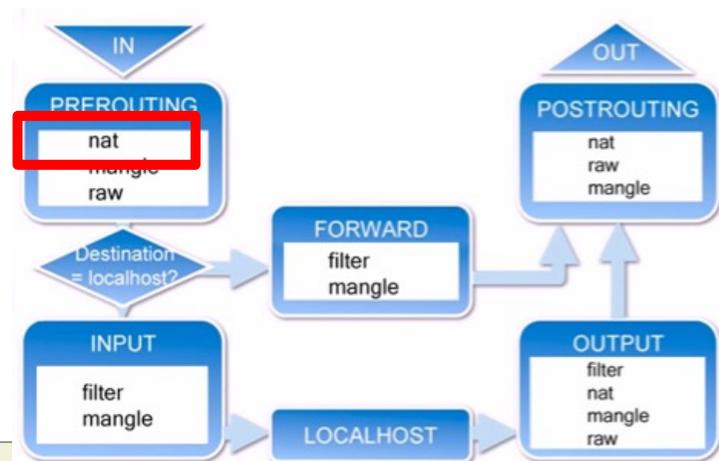
# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos



- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

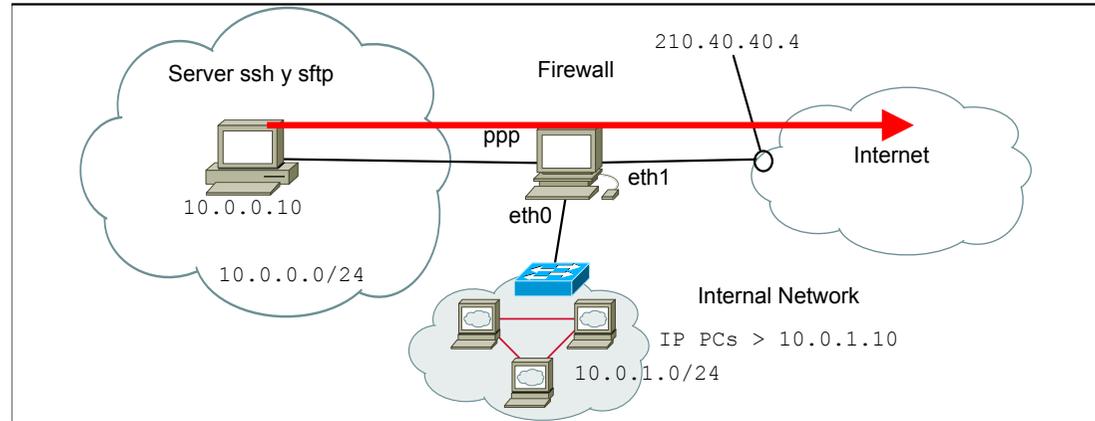
```
iptables -t nat -A PREROUTING -d 210.40.40.4 -i eth1 -j DNAT --to-destination 10.0.0.10
```



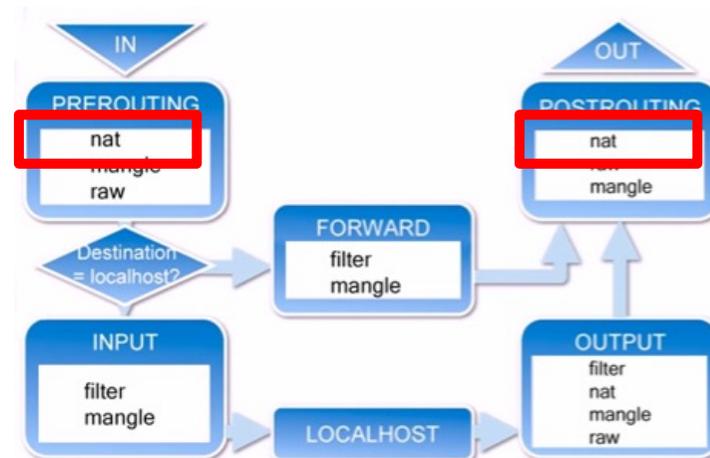
Hay que modificar la @IP destino antes de tomar decisiones sobre el forwarding del paquete  
Si no se hace, la decisión sería sobre la @IP pública y no la real del destino

# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

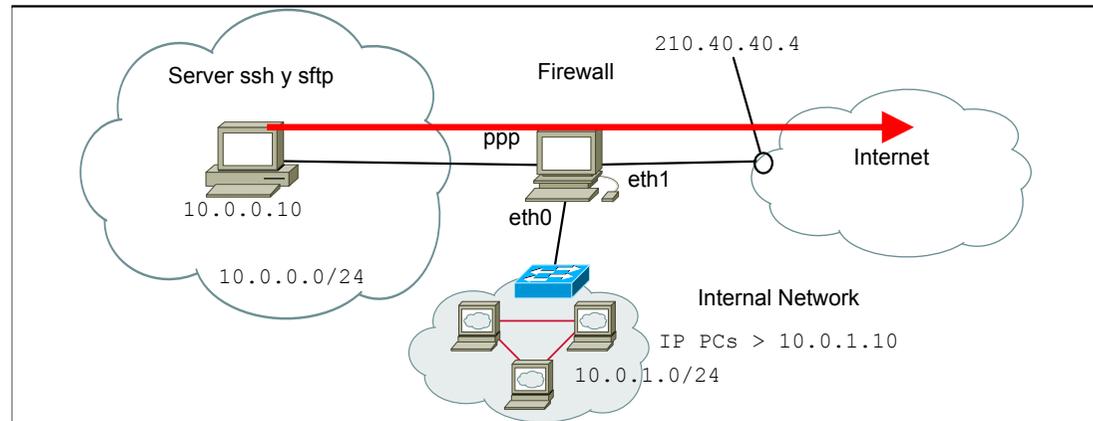


- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

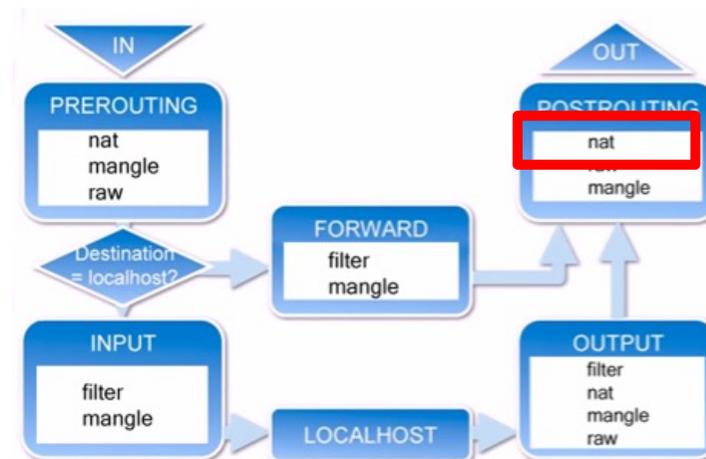


# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos



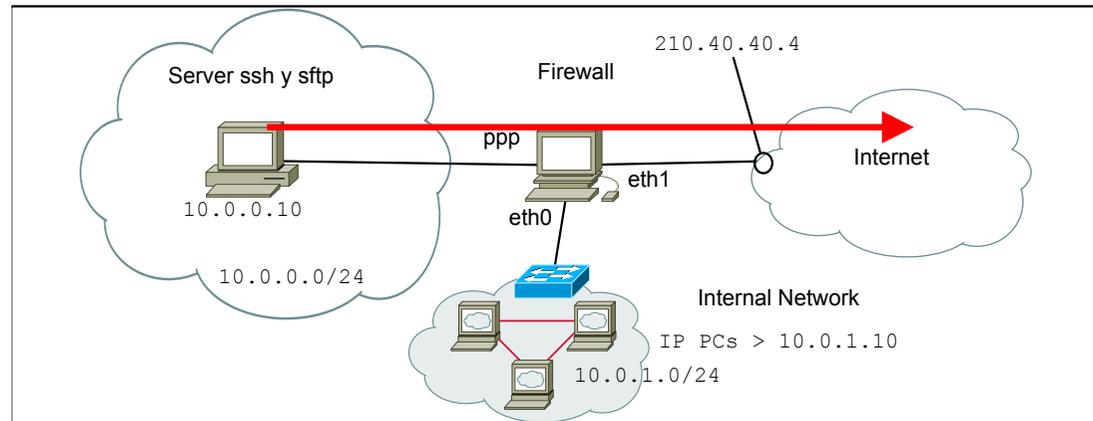
- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4



Hay que modificar la @IP origen después de tomar decisiones sobre el filtrado del paquete en el FORWARD  
Si no se hace, el filtrado sería sobre la @IP pública y no la real del destino

# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

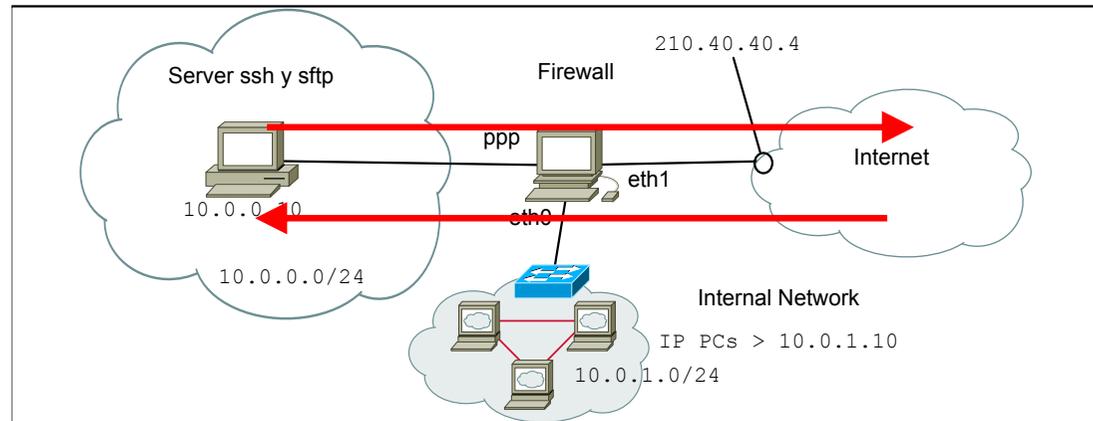


- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -s 10.0.0.10 -o eth1 -j SNAT --to-source 210.40.40.4
```

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



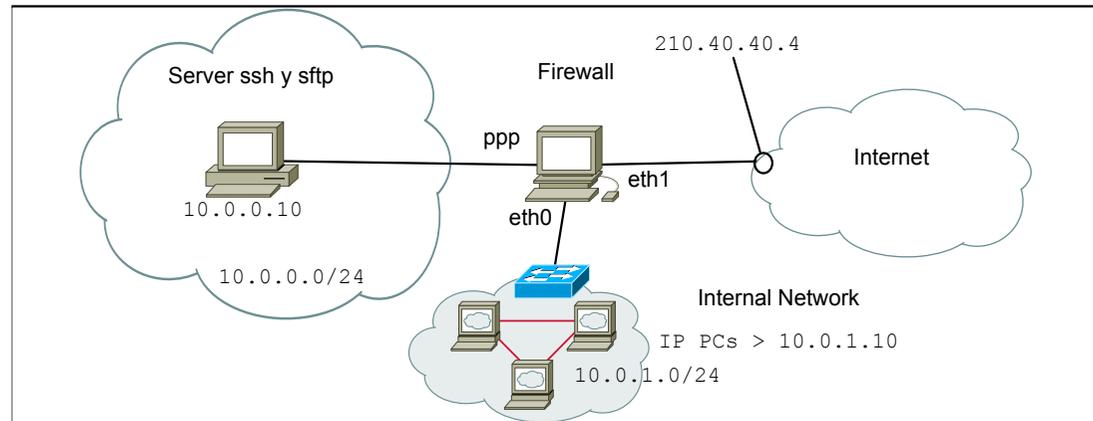
- Configurar el servicio NAT en el firewall para que la @IP del servidor 10.0.0.10 se vea en Internet como 210.40.40.4

```
iptables -t nat -A PREROUTING -d 210.40.40.4 -i eth1 -j DNAT --to-destination 10.0.0.10
```

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -s 10.0.0.10 -o eth1 -j SNAT --to-source 210.40.40.4
```

## 2.1.4 – iptables

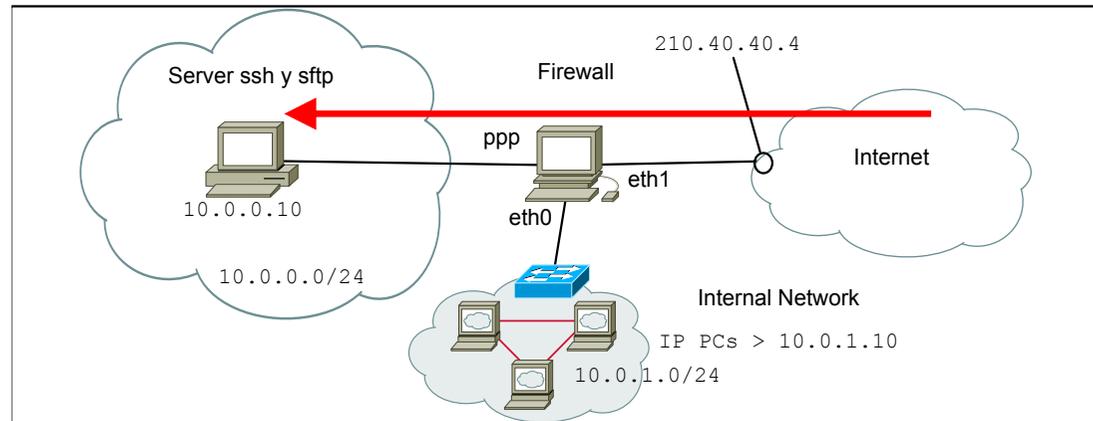
### Ejemplos



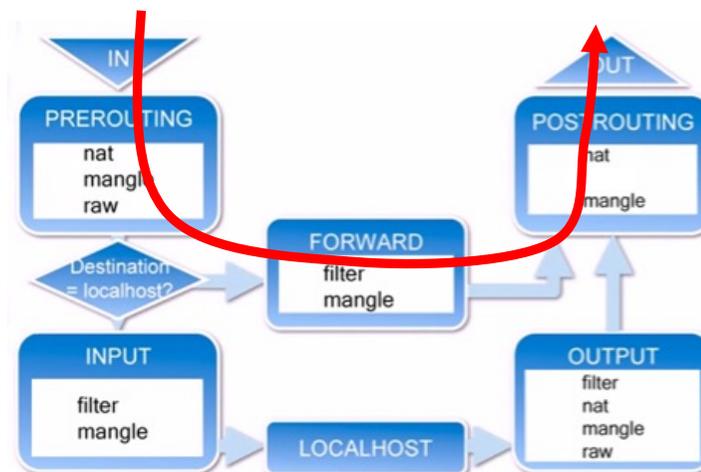
- Configurar el firewall para que los hosts de Internet solo puedan acceder a los servicios ssh y sftp (puerto 22) del servidor 10.0.0.10

# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

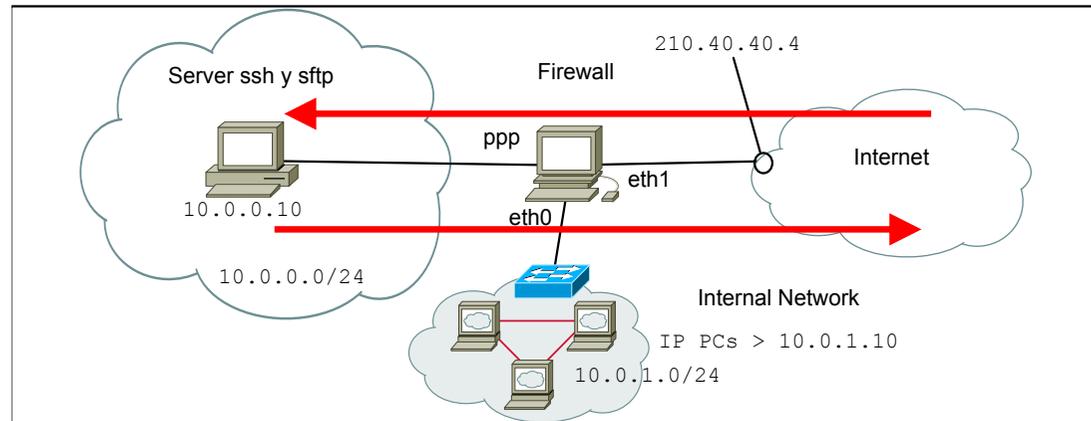


- Configurar el firewall para que los hosts de Internet solo puedan acceder a los servicios ssh y sftp (puerto 22) del servidor 10.0.0.10



## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Configurar el firewall para que los hosts de Internet solo puedan acceder a los servicios ssh y sftp (puerto 22) del servidor 10.0.0.10

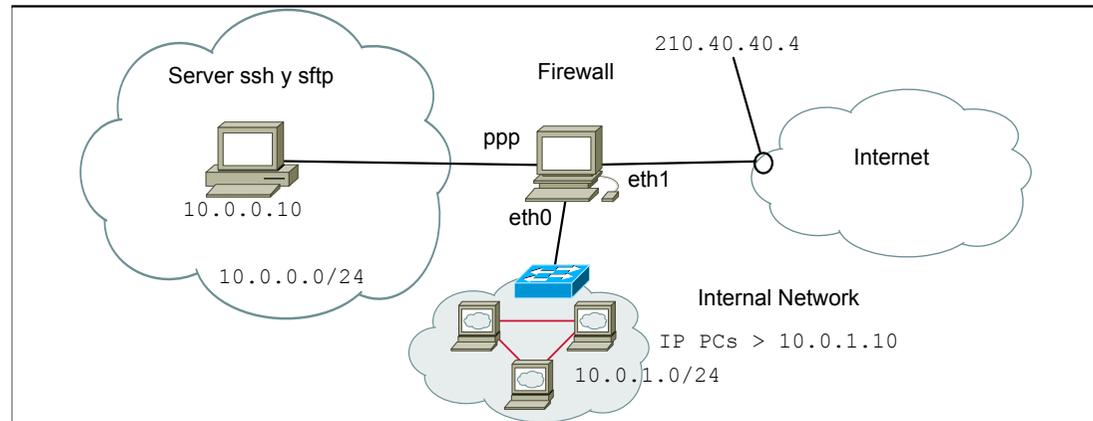
```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o ppp -d 10.0.0.10 0.0.0.0 -dport 22 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i ppp -o eth1 -s 10.0.0.10 0.0.0.0 -sport 22 -m conntrack --cstate ESTABLISHED -j ACCEPT
```

```
iptables -P FORWARD DROP
```

## 2.1.4 – iptables

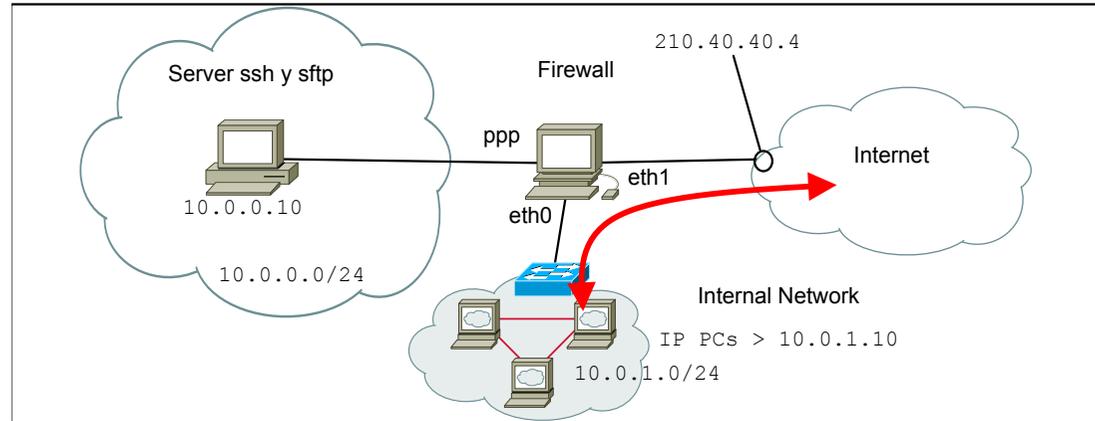
### Ejemplos



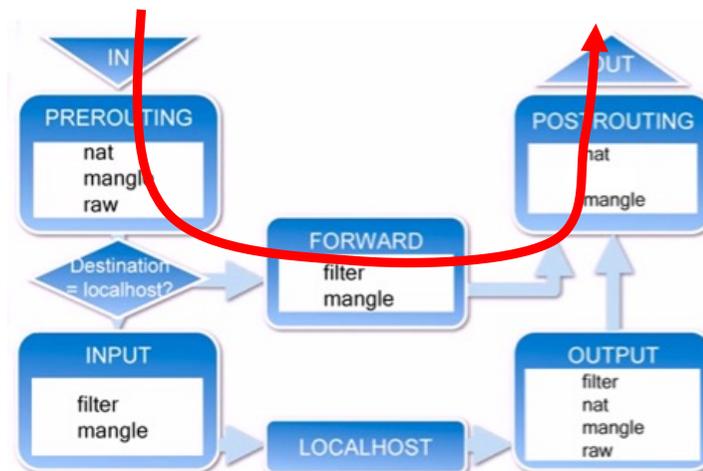
- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar

# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

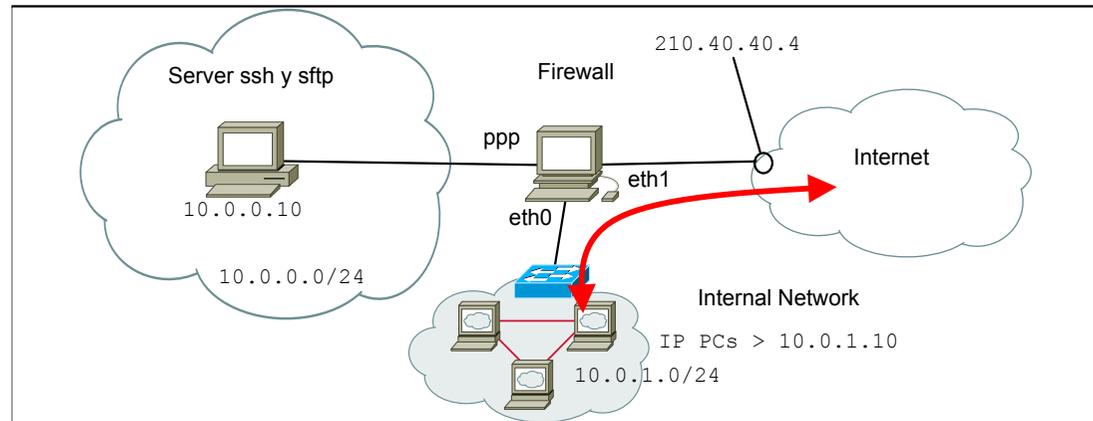


- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar



## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar

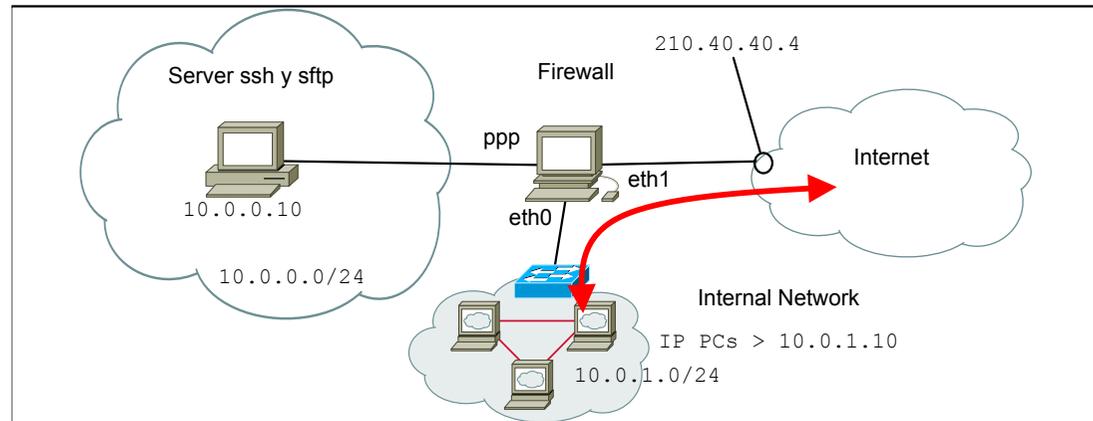
```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -s 10.0.1.0 0.0.0.255 -dport 80 -j ACCEPT
```

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -d 10.0.1.0 0.0.0.255 -sport 80  
-m conntrack --cstate ESTABLISHED -j ACCEPT
```

```
iptables -P FORWARD DROP
```

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -s 10.0.1.0 0.0.0.255 -dport 80 -j ACCEPT
```

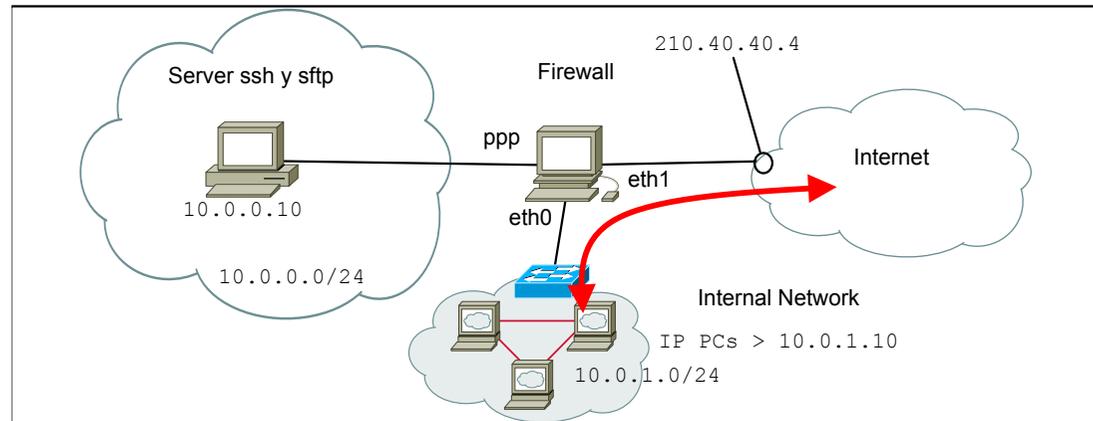
```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -d 10.0.1.0 0.0.0.255 -sport 80  
-m conntrack --cstate ESTABLISHED -j ACCEPT
```

```
iptables -P FORWARD DROP
```

- Funciona? Falta algo?

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar

```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -s 10.0.1.0 0.0.0.255 -dport 80 -j ACCEPT
```

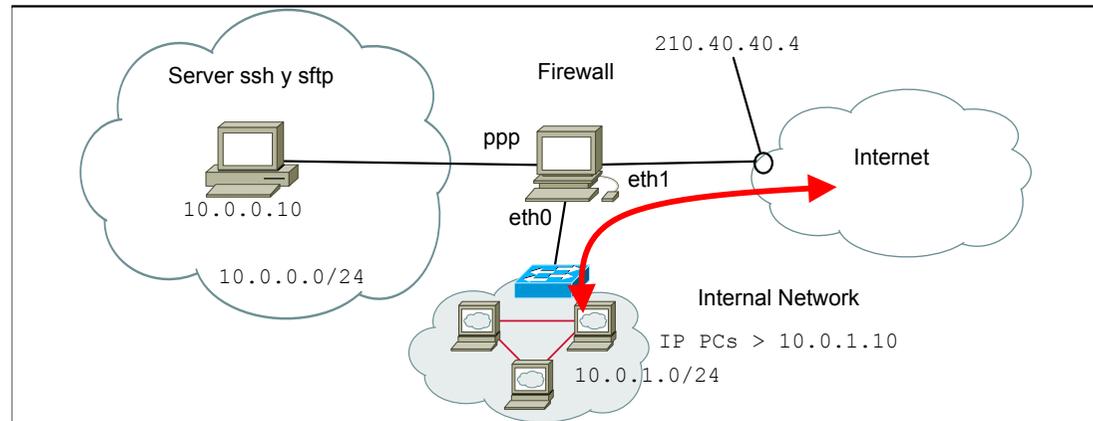
```
iptables -t filter -A FORWARD -i eth1 -o eth0 -d 10.0.1.0 0.0.0.255 -sport 80  
-m conntrack --cstate ESTABLISHED -j ACCEPT
```

```
iptables -P FORWARD DROP
```

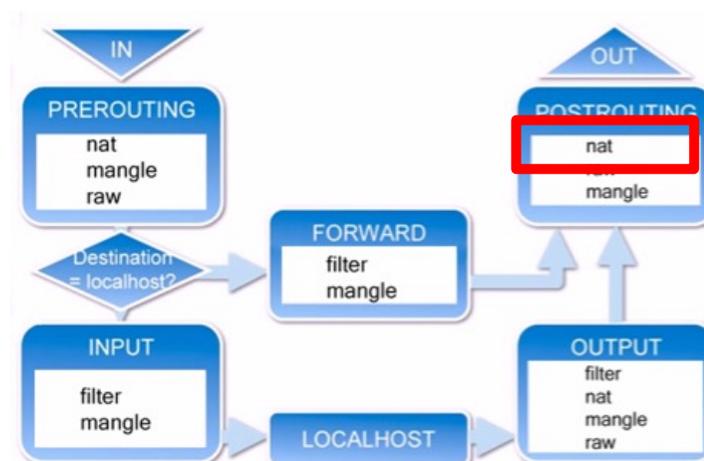
- Funciona? Falta algo? **Los hosts tienen direccionamiento privado**
- **Falta el NAT**

# 2.1.4 – iptables

## Ejemplos

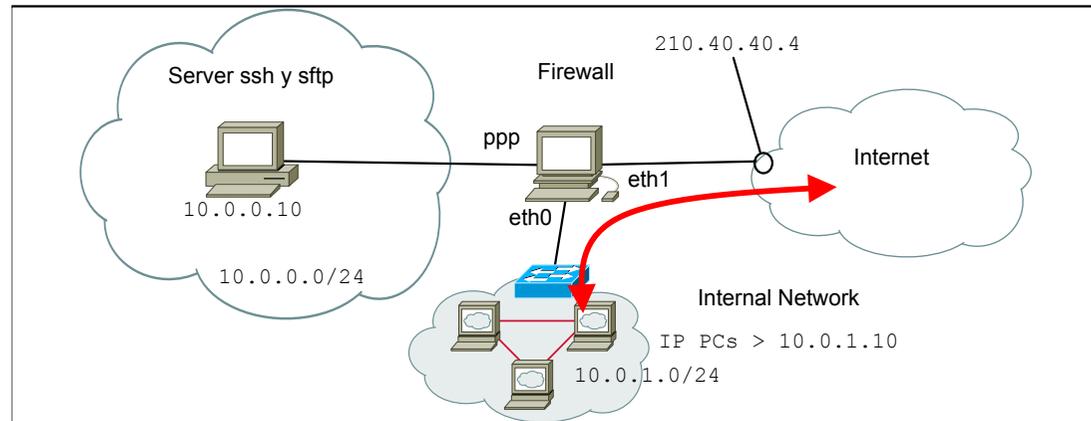


- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar



## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos

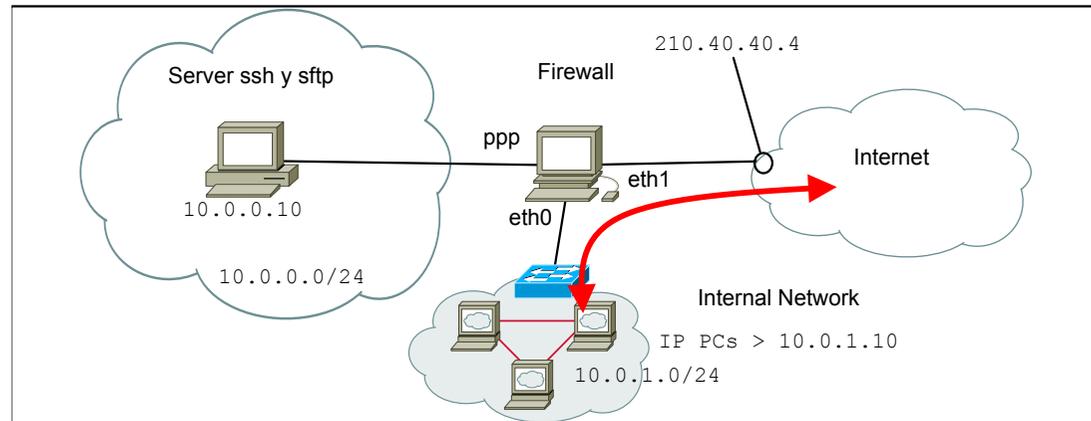


- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar
- **NAT dinámico**: suponemos se reserva el rango 210.40.40.10-210.40.40.40

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -i eth0 -o eth1 -s 10.0.1.0 0.0.0.255 -j SNAT  
--to-source 210.40.40.10-210.40.40.40
```

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



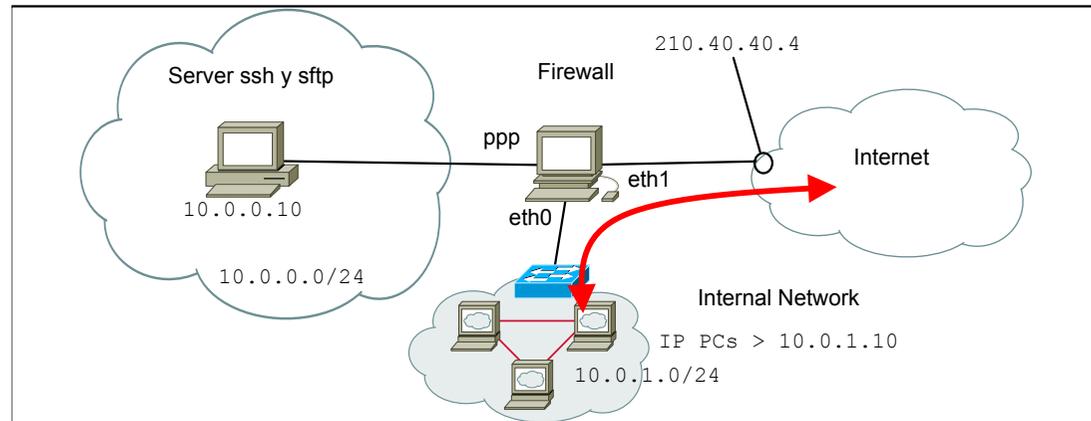
- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar
- **NAT dinámico**: suponemos se reserva el rango 210.40.40.10-210.40.40.40

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -i eth0 -o eth1 -s 10.0.1.0 0.0.0.255 -j SNAT  
--to-source 210.40.40.10-210.40.40.40
```

- En este caso, no hace falta poner la vuelta ya que iptables mantiene estados e Internet ya solo podrá contestar (no puede empezar una comunicación)

## 2.1.4 – iptables

### Ejemplos



- Configurar el firewall para que los hosts de la red 10.0.1.0/24 tenga acceso al servicio HTTP de Internet y que este pueda solo contestar
- **PAT**: todos los hosts usan la @IP publica del Firewall

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -i eth0 -o eth1 -s 10.0.1.0 0.0.0.255 -j MASQUERADE
```

- MASQUERADE indica la @IP de eth1
- Como antes, no hace falta poner la vuelta ya que iptables mantiene estados e Internet ya solo podrá contestar (no puede empezar una comunicación)

## Índice

- Introducción
- Firewalls
  - Arquitecturas
  - Tecnologías
  - Reglas de filtrado
- Seguridad en IP
  - Introducción y usos
  - Arquitecturas VPN
  - Familia IPsec
- Sistemas de detección de intrusos (IDS)
  - Funcionalidades y arquitecturas
  - Tecnologías

## Introducción

- Capa de red
  - Todos los datagramas, independientemente de la aplicación y de la capa de transporte, deben encaminarse de forma segura en la red
  - Se pueden usar **protocolos** y dispositivos específicos (hardware y/o software) de protección y control de acceso (por ejemplo?)

## Introducción

- Capa de red
  - Todos los datagramas, independientemente de la aplicación y de la capa de transporte, deben encaminarse de forma segura en la red
  - Se pueden usar **protocolos** y dispositivos específicos (hardware y/o software) de protección y control de acceso (por ejemplo?)
- Internet Protocol Security (IPsec)
  - RFC 4301 y 4309 (fundamentos)
  - Es el protocolo de seguridad de la capa de red más utilizado
  - Es un conjunto de protocolos (familia de protocolos) cuya función es asegurar las comunicaciones sobre IP autenticando y/o cifrando cada paquete en la capa de red

## Introducción

- Capa de red
  - Todos los datagramas, independientemente de la aplicación y de la capa de transporte, deben encaminarse de forma segura en la red
  - Se pueden usar **protocolos** y dispositivos específicos (hardware y/o software) de protección y control de acceso (por ejemplo?)
- Internet Protocol Security (IPsec)
  - RFC 4301 y 4309 (fundamentos)
  - Es el protocolo de seguridad de la capa de red más utilizado
  - Es un conjunto de protocolos (familia de protocolos) cuya función es asegurar las comunicaciones sobre IP autenticando y/o cifrando cada paquete en la capa de red
- El uso más común de IPsec es proporcionar servicios VPN (red privada virtual)

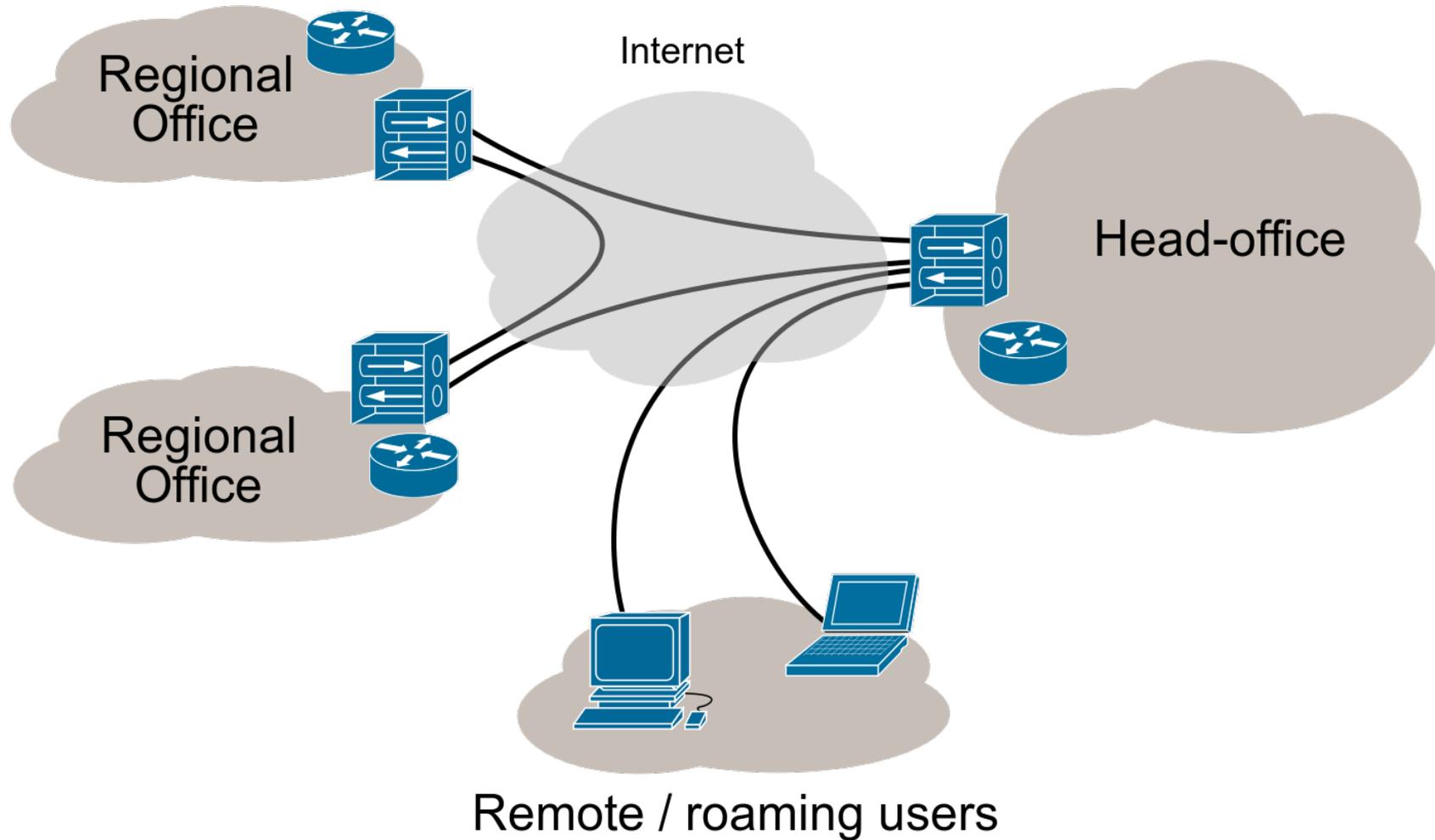
## 2.2.1 – Seguridad en IP

### Definición de VPN

- Es un mecanismo para crear una conexión segura entre un dispositivo y una red, o entre dos redes, utilizando un medio de comunicación inseguro como es Internet
- Se suele usar para
  - Extender el acceso a una red privada a usuarios que no tienen acceso directo a ella. Como por ejemplo una red de oficina que permite el acceso seguro desde fuera a través de Internet
  - Evitar restricciones determinadas en Internet (censura, posición geográfica, etc.)
- Los beneficios de una VPN incluyen
  - Seguridad
  - Costes reducidos (no se necesita una infraestructura privada de interconexión)
  - Mayor flexibilidad para los trabajadores remotos

## 2.2.1 – Seguridad en IP

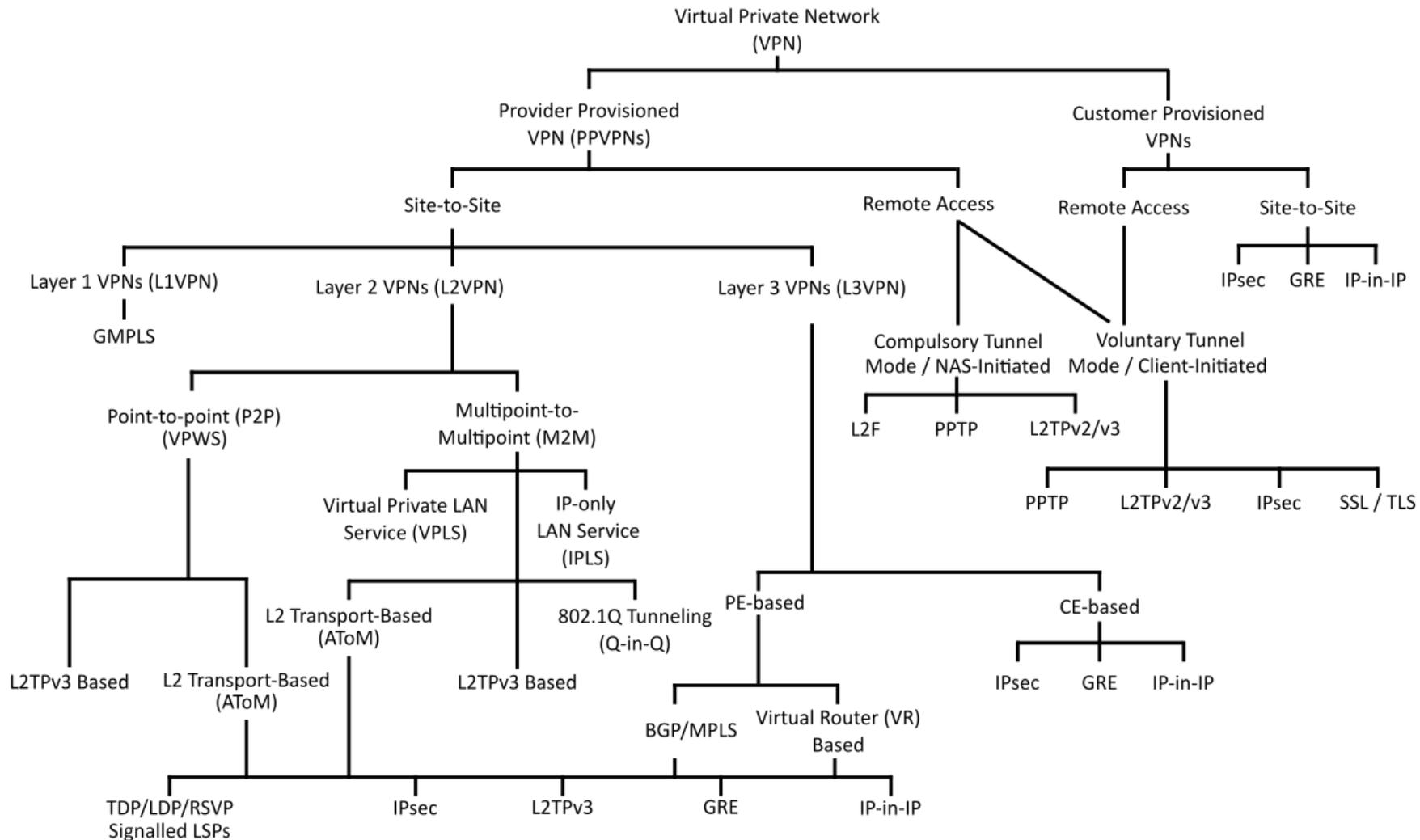
### Definición de VPN



Fuente imagen: [https://en.wikipedia.org/wiki/Virtual\\_private\\_network](https://en.wikipedia.org/wiki/Virtual_private_network)

# 2.2.1 – Seguridad en IP

## Protocolos para VPN



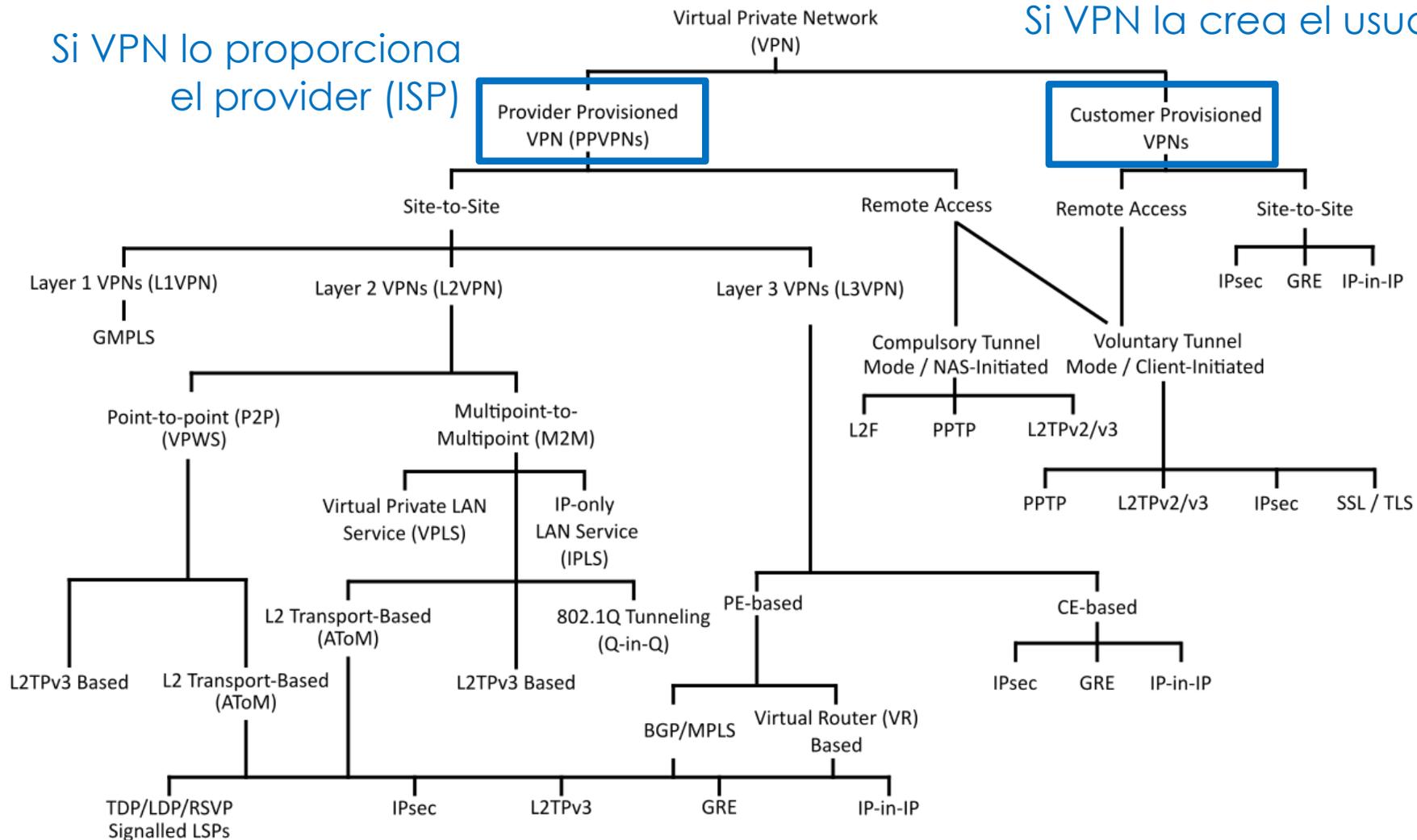
Fuente imagen: [https://en.wikipedia.org/wiki/Virtual\\_private\\_network](https://en.wikipedia.org/wiki/Virtual_private_network)

# 2.2.1 – Seguridad en IP

## Protocolos para VPN

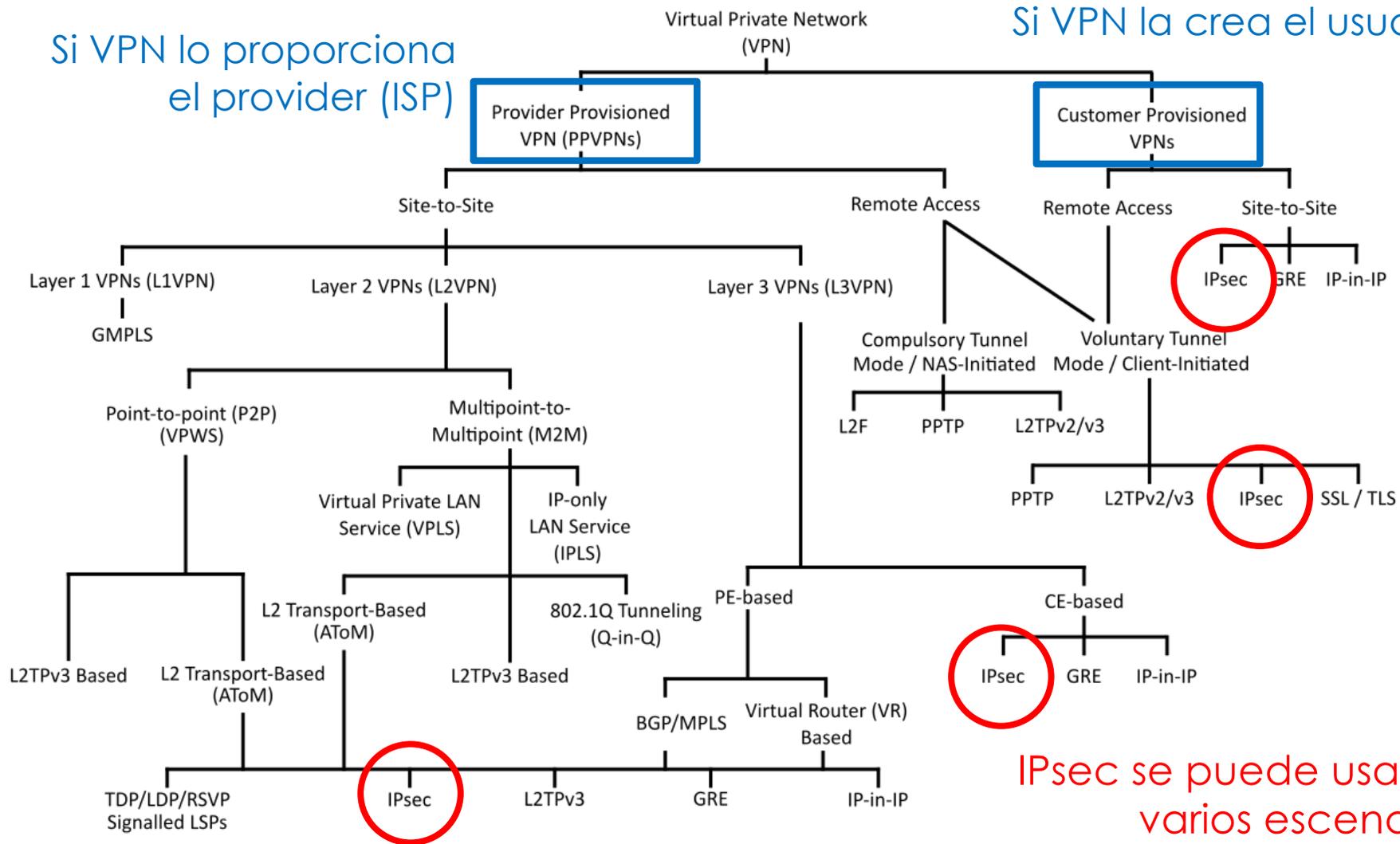
Si VPN lo proporciona el proveedor (ISP)

Si VPN la crea el usuario



# 2.2.1 – Seguridad en IP

## Protocolos para VPN



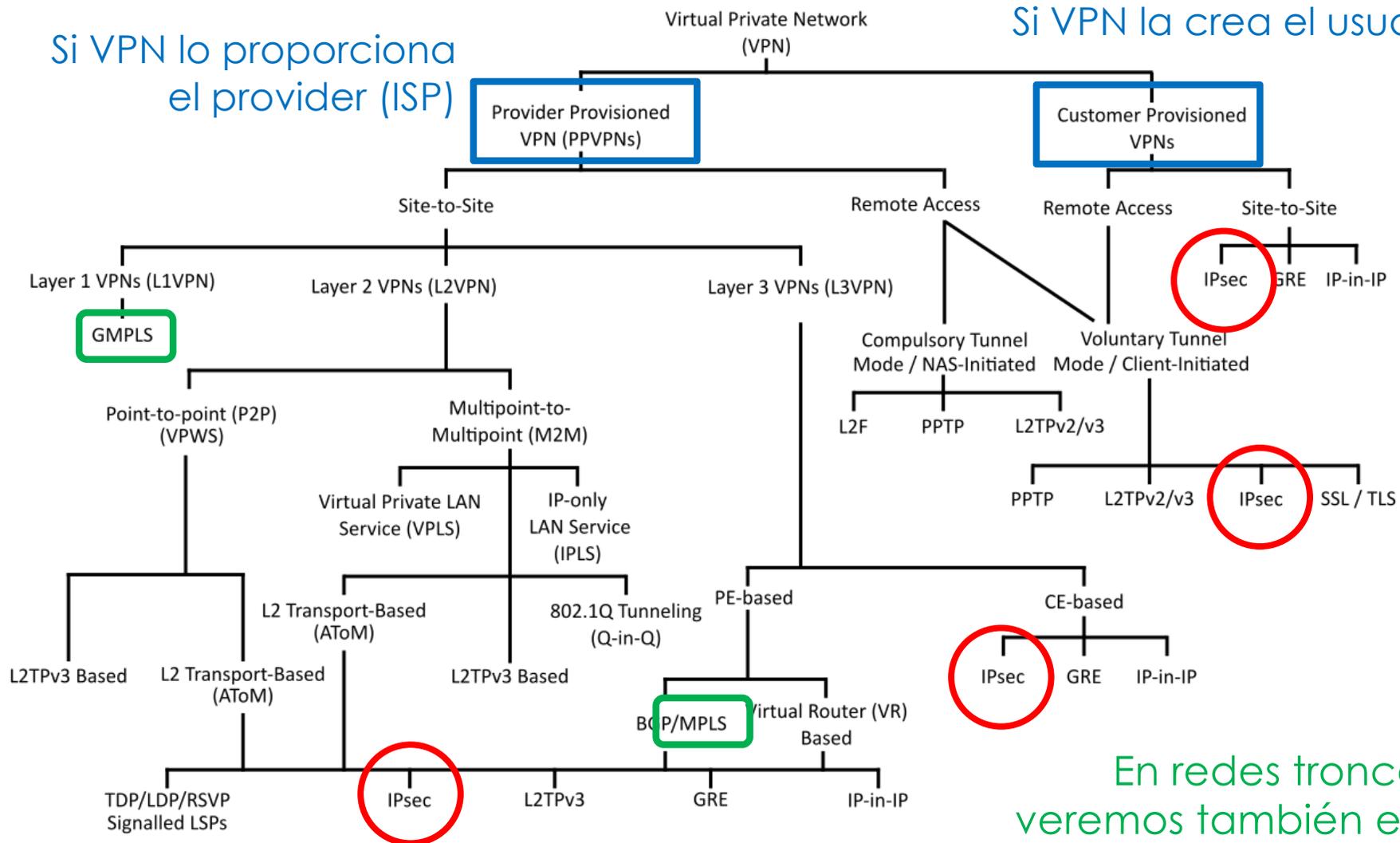
Si VPN lo proporciona el proveedor (ISP)

Si VPN la crea el usuario

IPsec se puede usar en varios escenarios diferentes

# 2.2.1 – Seguridad en IP

## Protocolos para VPN



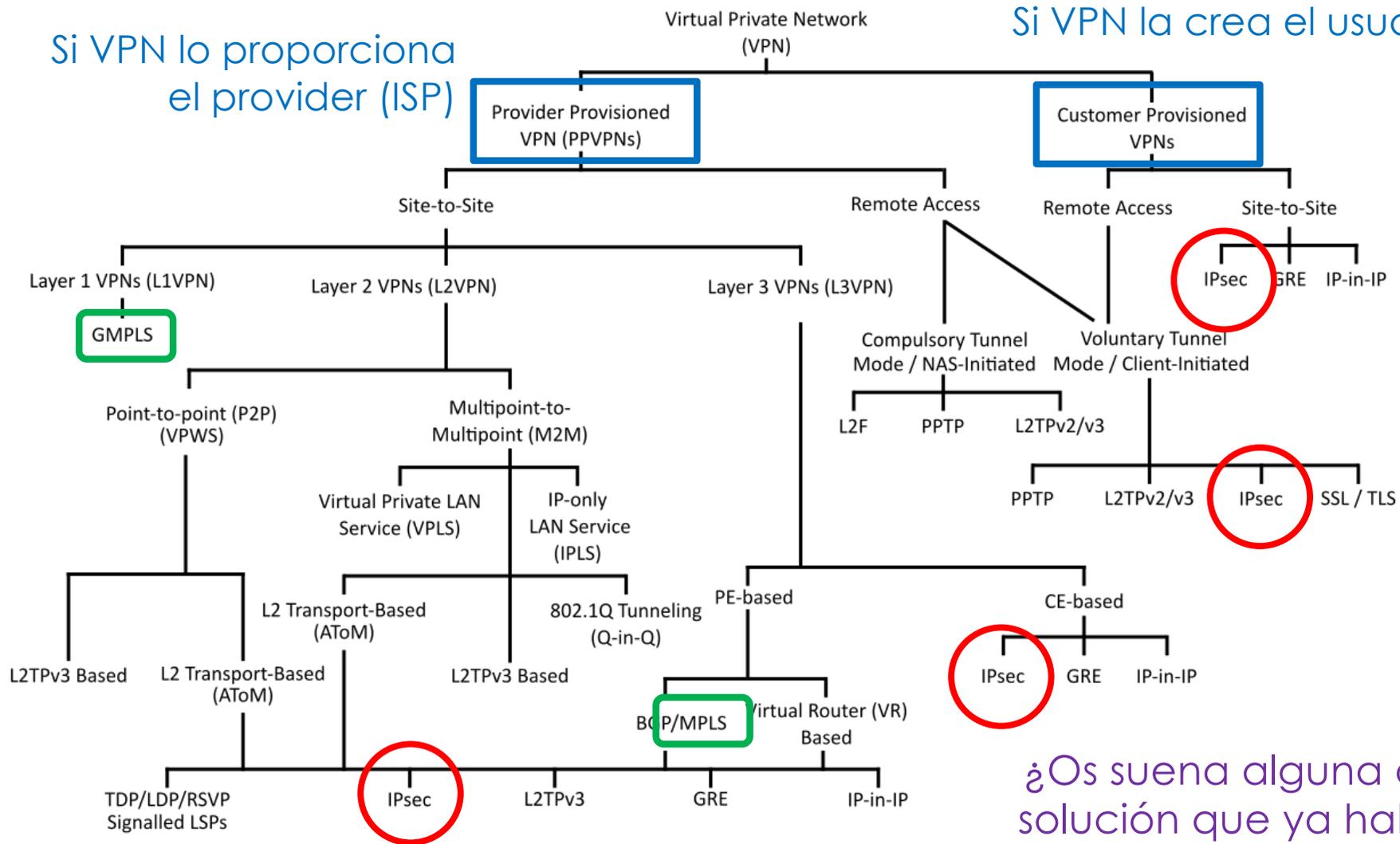
Si VPN lo proporciona el proveedor (ISP)

Si VPN la crea el usuario

En redes troncales veremos también estas dos tecnologías

# 2.2.1 – Seguridad en IP

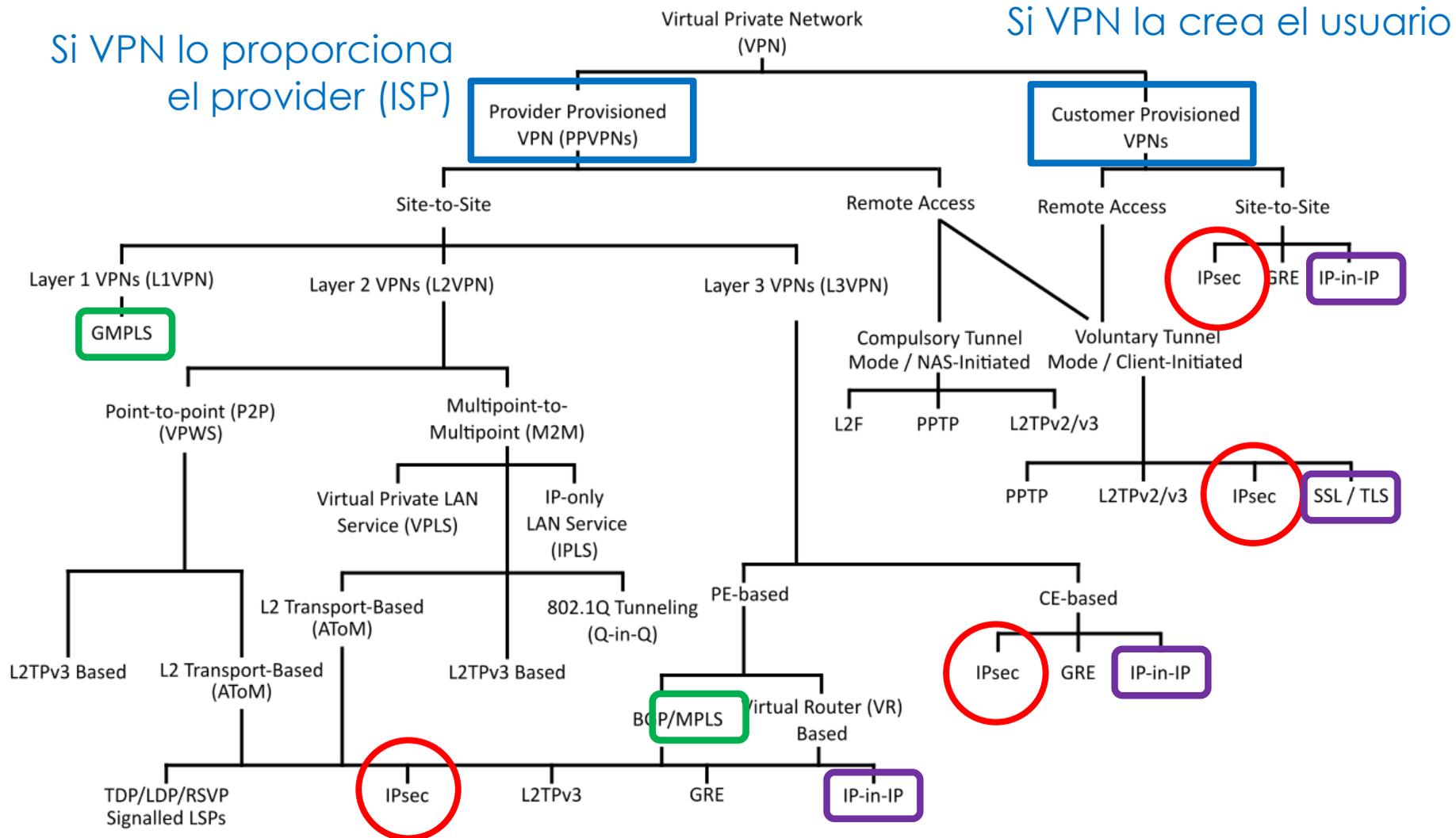
## Protocolos para VPN



¿Os suena alguna otra solución que ya habéis visto en otra asignatura?

# 2.2.1 – Seguridad en IP

## Protocolos para VPN



Si VPN lo proporciona el proveedor (ISP)

Si VPN la crea el usuario

## 2.2.2 – Arquitecturas de VPN

### Escenarios

- Gateway-to-Gateway
  - También se suele llamar site-to-site
- Host-to-Gateway
  - También se suele llamar remote access
- Host-to-host

## 2.2.2 – Arquitecturas de VPN

### Gateway-to-Gateway

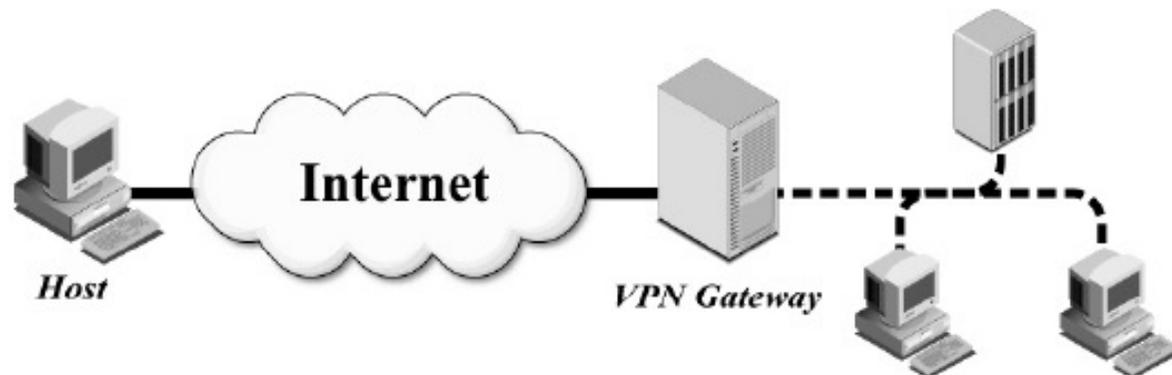
- Esta arquitectura proporciona comunicaciones de red seguras entre dos sistemas mediante el establecimiento de una conexión VPN entre los dos routers (gateways) de acceso de cada sistema
- Suele ser una **conexión permanente**
- El encaminamiento en cada sistema está configurado de modo que los paquetes que van de un sistema al otro, se encaminan a través de IPsec
- Esta es la VPN más fácil de implementar, ya que todos los paquetes de cualquier hosts de cualquiera de los dos sistema se encaminan igual



## 2.2.2 – Arquitecturas de VPN

### Host-to-Gateway

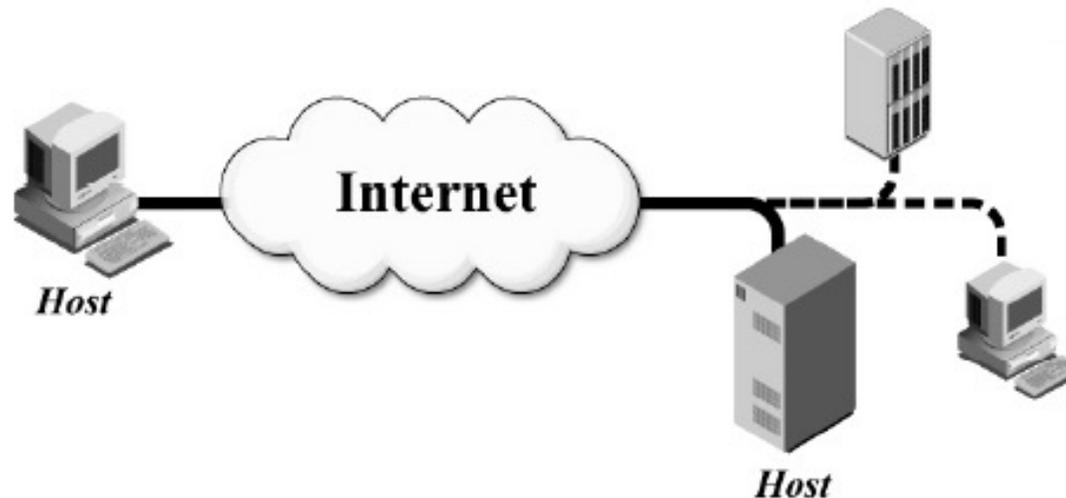
- Este modelo se utiliza para proporcionar acceso remoto seguro desde una red externa a los servicios internos de un sistema/empresa
- La empresa implementa un gateway VPN de entrada en su sistema; cada usuario establece una conexión VPN entre su host y este gateway
- La **conexión VPN la establece el usuario** cuando la necesita
- Típicamente el gateway necesita una autenticación del usuario (por ejemplo usuario/contraseña)
- Es un modelo más complejo de gestionar y el gateway puede que necesite mantener un número elevado de conexiones VPN



## 2.2.2 – Arquitecturas de VPN

### Host-to-Host

- Usado generalmente en casos especiales y puntuales; p.e., un administrador necesita acceder remotamente a un ordenador
- La **conexión la establece uno de los dos extremos**
- Este modelo es el único que proporciona seguridad extremo a extremo: los paquetes se quedan cifrado durante todo el recorrido
- Esto puede ser un problema, ya que los firewalls, IDS y otros dispositivos no pueden inspeccionar los paquetes, lo que puede provocar algo de inseguridad en la red interna



## 2.2.3 – Protocolos IPsec

### Fundamentos

- IPsec es una **colección de protocolos** que ayudan a proteger las comunicaciones a través de redes IP
- Dependiendo de su implementación, puede proporcionar cualquier combinación de los siguientes tipos de protección:
  - **Confidencialidad:** aseguro que el datagrama no puede ser leído por alguien no autorizado → IPsec usa cifrado y clave secreta
  - **Integridad:** puede determinar si un paquete ha sido modificado durante la transmisión → IPsec usa un checksum criptográfico llamado Message Authentication Code (MAC)
  - **Autenticación:** cada extremo de la comunicación debe identificarse de manera que los paquetes se están enviando entre los extremos correctos
  - **Protección de acceso:** los extremos pueden filtrar para asegurar que solo los usuarios autorizados IPsec pueden acceder a recursos particulares de la red
  - **Protección de análisis de tráfico:** una persona que monitoriza el tráfico no puede saber qué partes se están comunicando, con qué frecuencia se producen las comunicaciones o cuántos datos se intercambian

## 2.2.3 – Protocolos IPsec

### Modos de funcionamiento

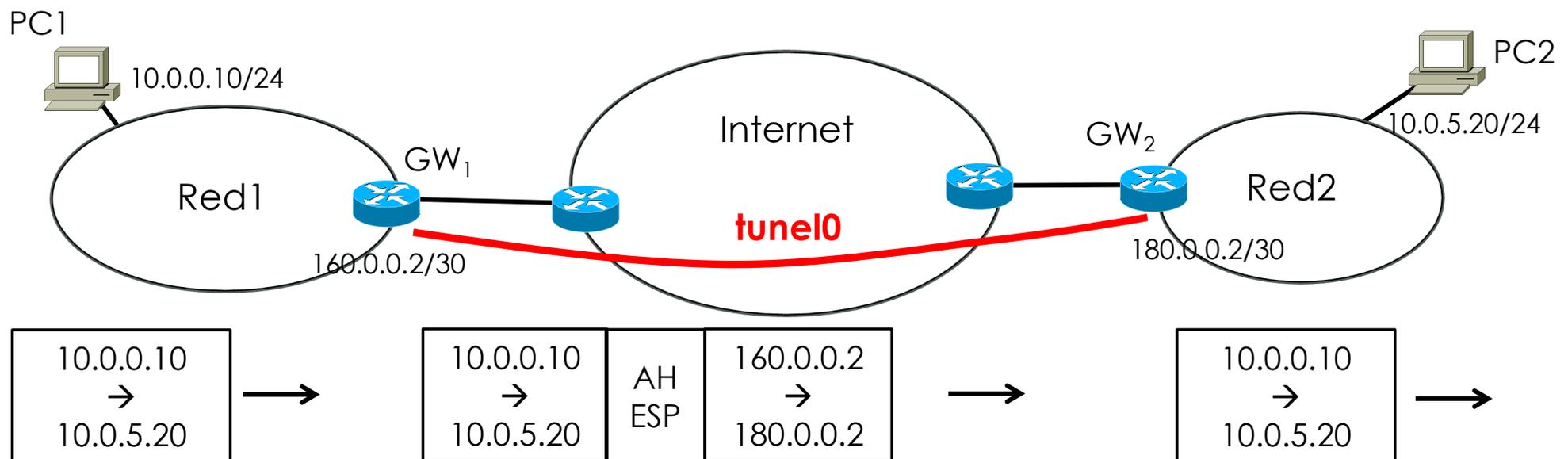
- Tunnel mode
  - Se añade una cabecera IP adicional que se pone delante de la cabecera de cada datagrama
  - Se añade entre las dos cabeceras, una cabecera IPsec (el contenido de esta cabecera depende del protocolo usado)
  - Se usa generalmente para VPN Gw-to-Gw y H-to-Gw



## 2.2.3 – Protocolos IPsec

### Modos de funcionamiento

- Tunnel mode
  - Se añade una cabecera IP adicional que se pone delante de la cabecera de cada datagrama
  - Se añade entre las dos cabeceras, una cabecera IPsec (el contenido de esta cabecera depende del protocolo usado)
  - Se usa generalmente para VPN Gw-to-Gw y H-to-Gw



## 2.2.3 – Protocolos IPsec

### Modos de funcionamiento

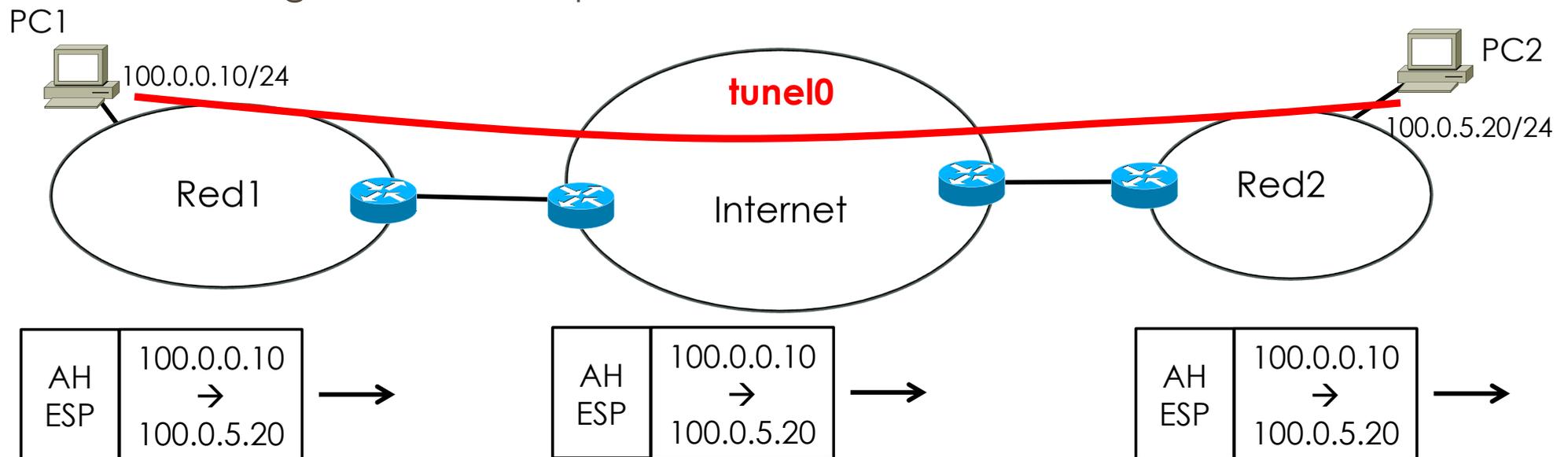
- Transport mode
  - No se añade ninguna cabecera IP adicional
    - Sería inútil ya que una eventual cabecera IP adicional contendría exactamente lo mismo que la cabecera IP original
  - Se añade entre las dos cabeceras, una cabecera IPsec (el contenido de esta cabecera depende del protocolo usado)
  - Se usa generalmente para VPN H-to-H



## 2.2.3 – Protocolos IPsec

### Modos de funcionamiento

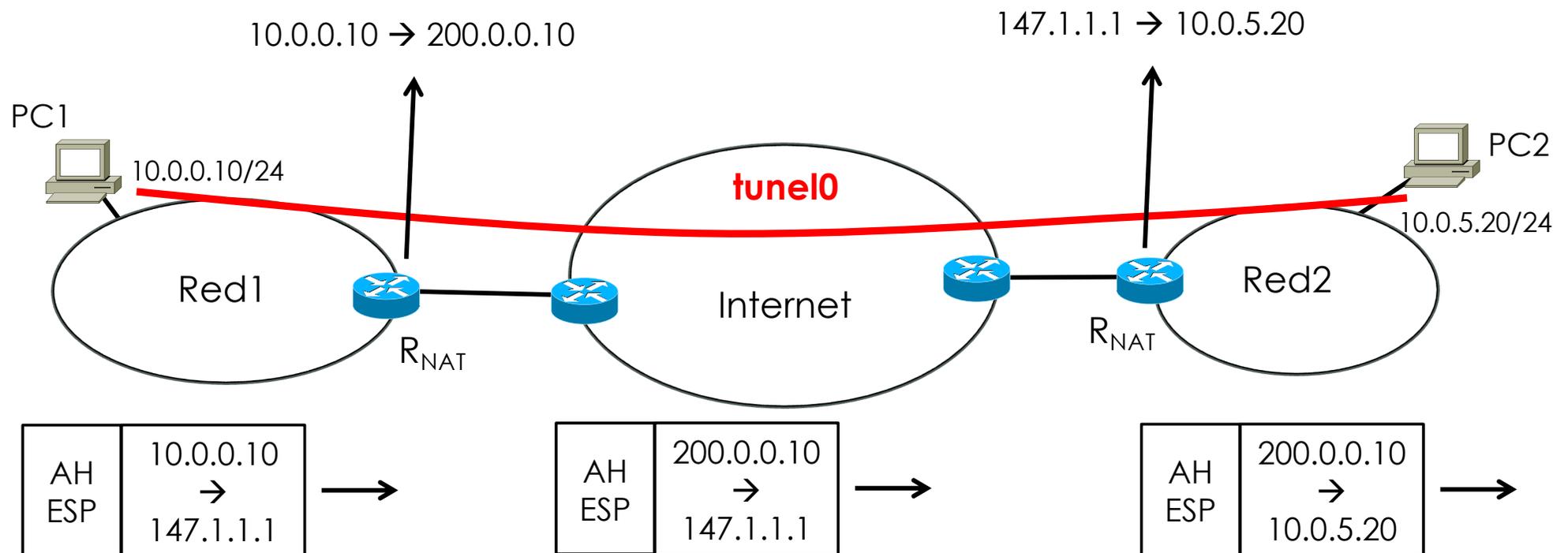
- Transport mode
  - No se añade ninguna cabecera IP adicional
    - Sería inútil ya que una eventual cabecera IP adicional contendría exactamente lo mismo que la cabecera IP original
  - Se añade entre las dos cabeceras, una cabecera IPsec (el contenido de esta cabecera depende del protocolo usado)
  - Se usa generalmente para VPN H-to-H



## 2.2.3 – Protocolos IPsec

### Modos de funcionamiento

- Transport mode
  - Si los hosts usan IP privadas, los routers NAT traducen las IPs a públicas



## 2.2.3 – Protocolos IPsec

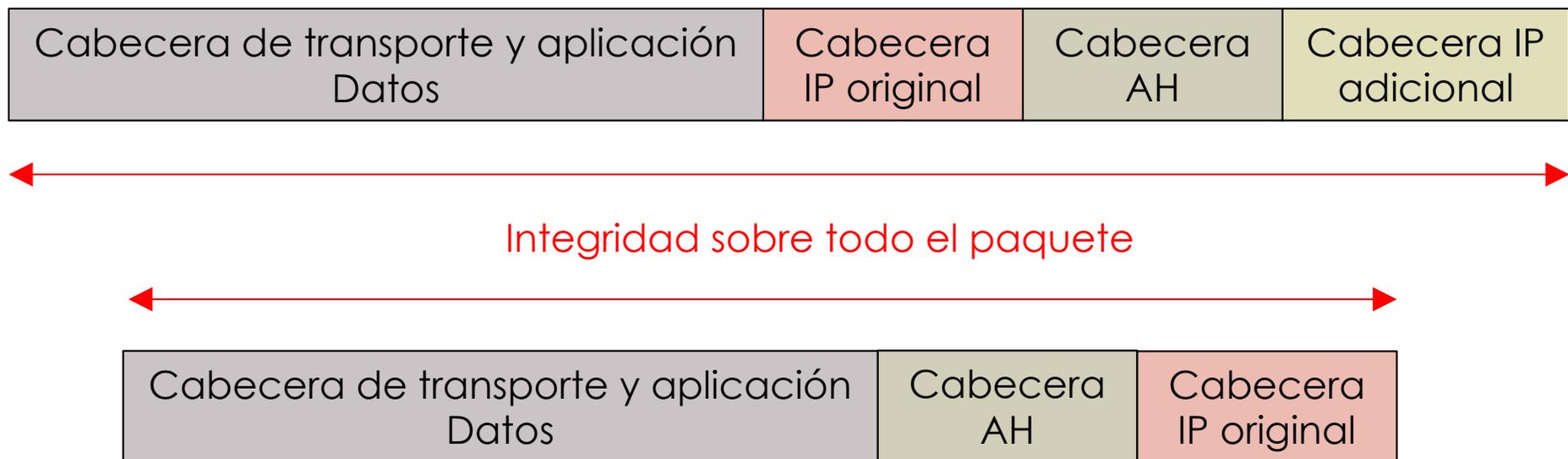
### Protocolos principales

- Authentication Header (AH)
  - Proporciona integridad, autenticación y no repudio si se eligen los algoritmos criptográficos apropiados
- Encapsulating Security Payload (ESP)
  - Proporciona confidencialidad y la opción de autenticación y protección de integridad
- Security Association (SA)
  - Por ejemplo, Internet Key Exchange (IKE)
  - Negocia, crea y gestiona la conexión segura entre extremos
  - Muy flexible ya que emplea una negociación de parámetros de seguridad muy abierta y variada

## 2.2.3 – Authentication Header (AH)

### Servicios proporcionados

- AH proporciona protección de integridad para cabeceras IP y datos, así como autenticación de usuario
  - Opcionalmente, puede proporcionar protección de acceso
  - En cambio, no puede cifrar ninguna parte de los paquetes
- Se puede usar en Transport o Tunnel mode



## 2.2.3 – Authentication Header (AH)

### Problemas

- Campos con valores dinámicos
  - Hay campos de la cabecera IP que se alteran durante el camino de un extremo al otro, por ejemplo el TTL o el checksum
  - Por lo tanto, el extremo que recibe este paquete le daría un falso positivo en el control de integridad
  - Para evitar este problema, la integridad se verifica excluyendo estos campos variables
- Si se usa un NAT en el medio
  - Las @IP origen y destino hay que incluirlas en el calculo del Hash porque deben hacer parte de la integridad
  - Pero si hay que modificar una @IP debido a un NAT, evaluar la coincidencia del Hash origen y destino daría un error
  - Para estos casos, se debe usar un NAT particular llamado NAT transversal

## 2.2.3 – Encapsulating Security Payload

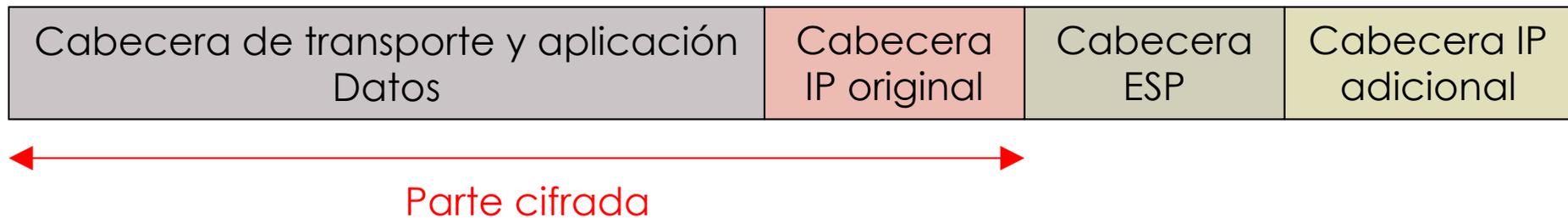
### Servicios proporcionados

- Puede proporcionar autenticidad, cifrado e integridad
- Se pueden deshabilitar algunas de estas funciones:
  - Solo cifrado
  - Solo integridad
  - Cifrado e integridad
- Al contrario que con AH, la cabecera del paquete IP no está protegida por ESP
  - Por lo tanto, los problemas anteriores no se presentan con ESP
  - En Tunnel model, la cabecera IP interna pero si que está protegida por el cifrado y la integridad

## 2.2.3 – Encapsulating Security Payload

### Cifrado

- Tunnel mode



- Transport mode



## 2.2.3 – Security Association

### Servicios proporcionados

- Para poder empezar la transmisión de paquetes IPsec, hay que previamente crear una asociación de seguridad
- Los dos extremos que se comunican deben establecer parámetros de seguridad compartidos, como algoritmos y claves
- Una vez establecido, se asocia a esta conexión un identificador Security Parameter Index (SPI) que luego se usará en las cabeceras IPsec de los paquetes para identificar la conexión
- Existen varios protocolos para gestionar esta asociación, como por ejemplo Internet Key Exchange (IKE) y Kerberized Internet Negotiation of Keys (KINK)

## 2.2.3 – Security Association

### Servicios proporcionados

- Algoritmo usado para cifrar el paquete IP, por ejemplo AES
- Función Hash usada para garantizar la integridad, como SHA256
- La vida útil de esta asociación
- La clave secreta, por ejemplo usando Diffie-Hellman
- Algoritmo de autenticación usado
  - Una clave previamente conocida por ambos extremos
  - Intercambio de mensajes aleatorios cifrados con claves públicas y descifrado con la privada (cifrado asimétrico)
  - Certificados de clave pública emitidos por una CA
- Una vez creada la SA, hay que establecer que se va a usar IPsec y negociar los parámetros
  - Si se usa AH o ESP o ambos
  - Si se usa tunnel o transport mode

## 2.2.4 – Ejemplos

### VPN Gw-to-Gw

- Se necesita mantener dos sistemas A y B conectados entre ellos a través de Internet que proporcione confidencialidad

## 2.2.4 – Ejemplos

### VPN Gw-to-Gw

- Se necesita mantener dos sistemas A y B conectados entre ellos a través de Internet que proporcione confidencialidad
- Se establece una conexión IPsec permanente entre el gateway  $G_A$  y el  $G_B$  con ESP en modo Tunnel
  - $G_A$  inicia una negociación con  $G_B$  para definir los parámetros de seguridad (entre otros, autenticación, integridad del payload y cifrado) y crear la SA con identificador  $SP_{AB}$
  - $G_A$  usa los parámetros configurados en la SA para negociar la conexión IPsec. En este caso se usa ESP en tunnel mode

## 2.2.4 – Ejemplos

### VPN Gw-to-Gw

- Se necesita mantener dos sistemas A y B conectados entre ellos a través de Internet que proporcione confidencialidad
- Se establece una conexión IPsec permanente entre el gateway  $G_A$  y el  $G_B$  con ESP en modo Tunnel
- Un usuario  $H_A$  del sistema A quiere enviar datos al usuario  $H_B$  del sistema B
  - $H_A$  envía datagramas IP al  $H_B$
  - La red del sistema A se ocupa de re-enviar los datagrama hacia  $G_A$
  - $G_A$  recibe los datagramas de  $H_A$  y ve que el destino está en el sistema B
  - $G_A$  cifra los datagramas según los parámetros indicados en la  $SP_{AB}$
  - $G_A$  añade una nueva cabecera IP (@IP origen  $G_A$  e @IP destino  $G_B$ ) a todos los datagramas
  - $G_A$  envía los datagramas por Internet con destino  $G_B$

## 2.2.4 – Ejemplos

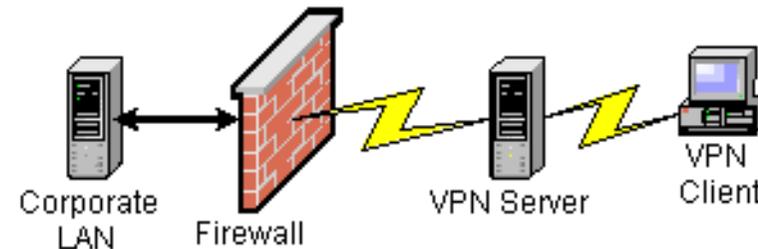
### VPN Gw-to-Gw

- Se necesita mantener dos sistemas A y B conectados entre ellos a través de Internet que proporcione confidencialidad
- Se establece una conexión IPsec permanente entre el gateway  $G_A$  y el  $G_B$  con ESP en modo Tunnel
- Un usuario  $H_A$  del sistema A quiere enviar datos al usuario  $H_B$  del sistema B
  - $G_B$  recibe el paquete y usa el SPI<sub>AB</sub> de la cabecera ESP para reconocer la conexión segura
  - $G_B$  quita la cabecera IP adicional, comprueba la integridad del paquete y descifra el paquete original
  - $G_B$  envía el paquete a  $H_B$

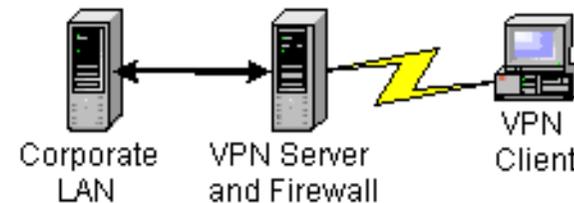
## 2.2.5 – Firewall + VPN

### Soluciones

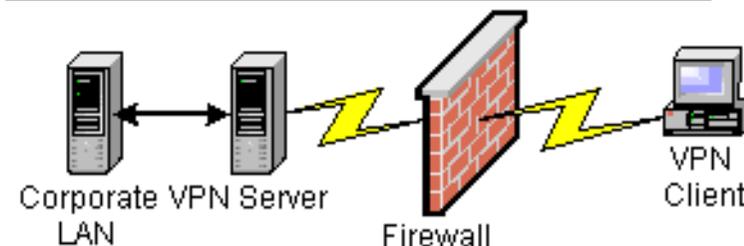
#### VPN Server in Front of the Firewall



#### VPN Server Colocated with the Firewall



#### VPN Server Behind the Firewall

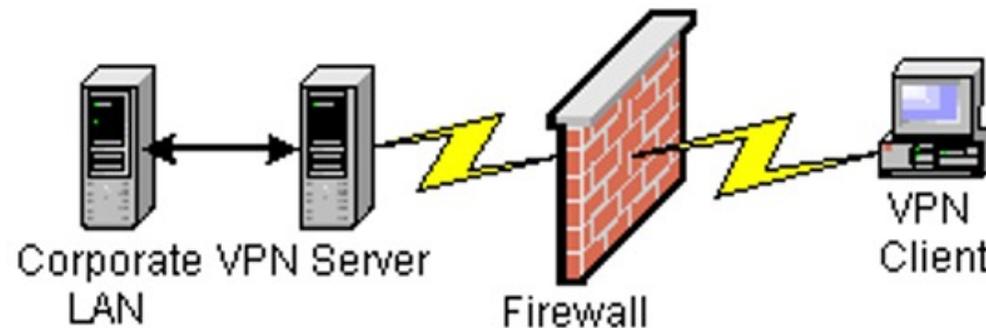


Fuente imagen: <https://www.techrepublic.com/article/configuring-vpn-connections-with-firewalls/>

## 2.2.5 – Firewall + VPN

### VPN Gateway detrás del Firewall

- El VPN Gateway (VPN Server en la figura) se suele poner en la DMZ o en la red interna

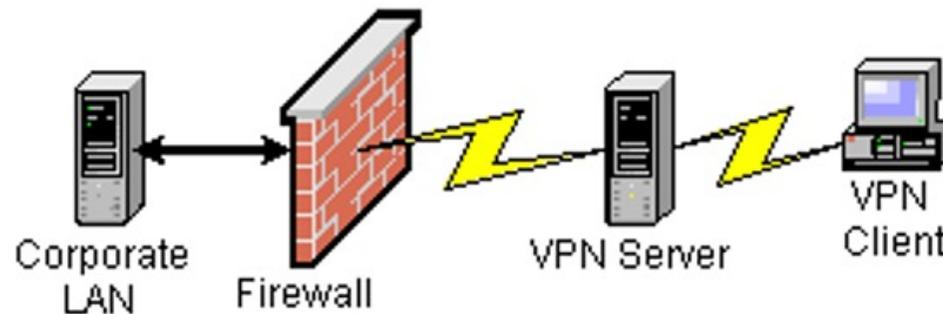


- Ventajas
  - El VPN Gateway está protegido por el Firewall
  - La configuración es como un servidor más en la DMZ/red interna
- Desventajas
  - El Firewall no puede controlar el contenido de los paquetes
  - El Firewall necesita reglas de filtrado para dejar pasar el tráfico VPN

## 2.2.5 – Firewall + VPN

### VPN Gateway antes del Firewall

- El VPN Gateway (VPN Server en la figura) está entre el Firewall e Internet



- Ventajas
  - El Firewall puede controlar que recursos internos son accesibles para clientes autenticados por el VPN Gateway
  - Si un atacante compromete el VPN Gateway, el Firewall puede aún actuar para bloquear este atacante
- Desventajas
  - El tráfico entre el VPN Gateway y el Firewall no está cifrado

## 2.2.5 – Firewall + VPN

### VPN Gateway y Firewall en un mismo dispositivo

- El VPN Gateway suele ser el primero que actúa sobre tráfico desde Internet
- Luego se aplican las reglas del Firewall



- Ventajas
  - El Firewall puede controlar que recursos internos son accesibles para clientes autenticados por el VPN Gateway
  - Todo el tráfico va cifrado
- Desventajas
  - Un único dispositivo para dos cosas
  - Único punto de defensa

## Índice

- Introducción
- Firewalls
  - Arquitecturas
  - Tecnologías
  - Reglas de filtrado
- Seguridad en IP
  - Introducción y usos
  - Arquitecturas VPN
  - Familia IPsec
- **Sistemas de detección de intrusos (IDS)**
  - Funcionalidades y arquitecturas
  - Tecnologías

### Definiciones

- Intrusión
  - Es el acto de empujar o entrar en un lugar o estado sin invitación, derecho o bienvenida
- Detección de intrusión
  - Se refiere al acto de detectar una intrusión no autorizada en una red
  - Este acceso no autorizado, o intrusión, es un intento de comprometer, dañar, o manipular a otros dispositivos conectados a esta red
- Sistema de detección de intrusos (IDS)
  - Es el equivalente de alta tecnología de una alarma antirrobo
  - Una alarma antirrobo está configurada para monitorear puntos de acceso, actividades hostiles e intrusos
  - Herramienta especializada que sabe leer e interpretar el contenido de los archivos de registro (logs) de routers, firewalls, servidores y otros dispositivos de red

### IDS vs antivirus

- Un IDS activa alarmas o toma varios tipos de acciones automáticas
  - Cierre de enlaces o servidores de Internet
  - Inspección de las trazas pasadas para identificar el patrón
  - Otros intentos activos para identificar a los atacantes y recopilar evidencia de sus actividades
- Por analogía, un IDS hace para una red lo que hace un antivirus para los archivos
  - Inspecciona el contenido del tráfico de la red para buscar, desviar y/o contrarrestar posibles ataques
  - Como un antivirus busca el contenido de archivos entrantes, archivos adjuntos de correo electrónico, etc. para buscar firmas de virus o posibles acciones maliciosas

### IDS vs Firewall

- ¿Puede servir un Firewall como IDS?
  - Se puede configurar un firewall para detectar ciertos tipos de intrusiones y activar una alerta si ocurre
  - Sin embargo, sin una inspección profunda de paquetes y reconocimiento de patrones entre paquetes, esto no es suficiente
- Inspección profunda de paquetes (DPI)
  - Es una forma de filtrado de paquetes de red que examina la parte de los datos y posiblemente también de las cabeceras de un paquete cuando pasa por un punto de inspección
  - Se buscan incumplimiento de protocolo, virus, spam, intrusiones o criterios predefinidos
  - Y se decide si el paquete puede pasar, si se necesita encaminarse a un destino diferente, o se usa para recopilar información estadística

## 2.3 – Sistemas de detección de intrusos

### Clasificación por funcionalidades

- Signature-based IDS
- Anomaly-based IDS

## 2.3.1 – Clasificación por funcionalidades

### Signature-based IDS

- De manera similar al antivirus, los IDS basados en firmas mantiene una base de datos de ataque conocidos
- Compara los patrones de actividad o tráfico que ven en los logs que están monitoreando contra esta base de datos
- De esta forma, saben reconocer cuándo se produce una coincidencia cercana entre un ataque conocido y un comportamiento actual o reciente en la red
  - Por ejemplo, GET /etc/passwd
- Si una regla coincide, se activa una alerta
- Sistema simple y efectivo
- Problema: nuevos ataques no se pueden reconocer ya que no hay entradas en la base de datos

## 2.3.1 – Clasificación por funcionalidades

### Anomaly-based IDS

- Los IDS basados en anomalías crean un modelo de comportamiento del sistema “normal”
- Cuando se detecta una desviación del modelo, se envía una alerta
- Los IDS basados en anomalías clasifican las actividades de red como normales o anómalas
- ¿Como se puede definir un funcionamiento normal?
  - Técnicas de IA: redes neuronales, reconocimiento de patrones, machine learning, sistemas fuzzy, ...
  - Técnicas matemáticas: ecuaciones funcionales, análisis estadísticas, ...

## 2.3 – Sistemas de detección de intrusos

### Clasificación por arquitecturas

- Network IDS
- Host IDS
- Distributed IDS

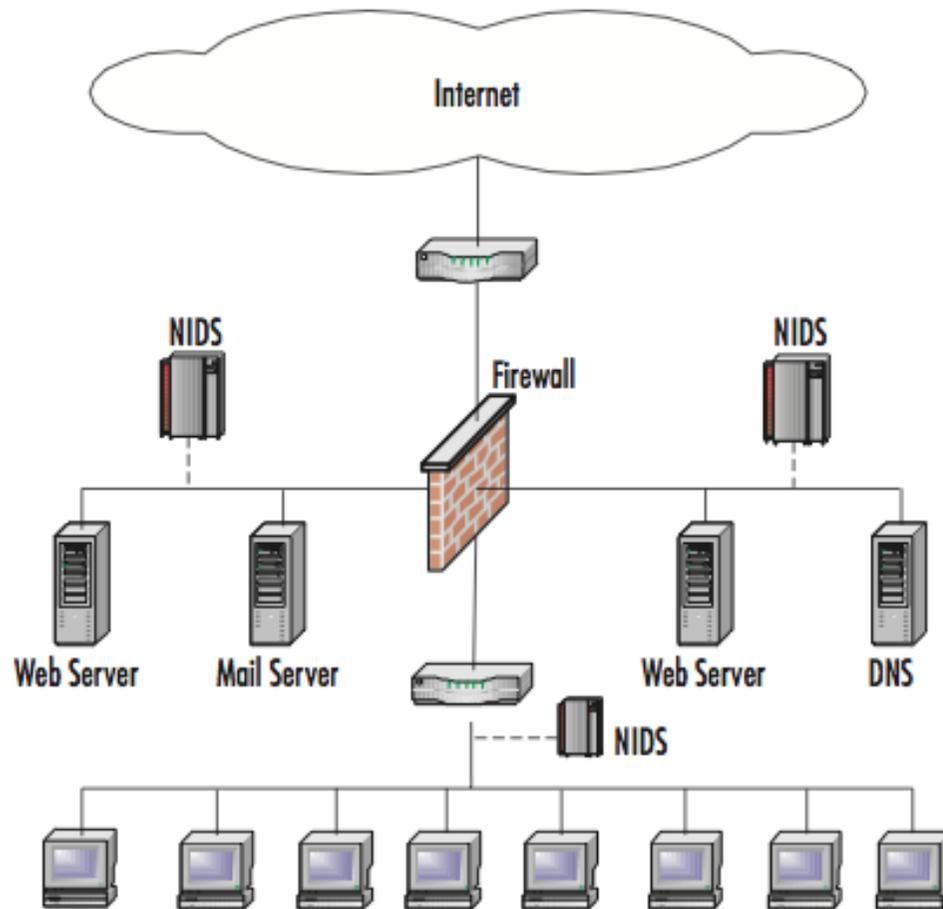
## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Network IDS (NIDS)

- Se suelen usar dispositivos llamados sensores que se instalan en varios puntos de la infraestructura
- Monitorean el tráfico de red en segmentos de red o dispositivos de red particulares
- Analizan los protocolos de red, transporte y aplicación para identificar actividades sospechosas y buscan de patrones indicativos de un ataque

## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Network IDS (NIDS)



- Un sensor NIDS monitorea y analiza la actividad de la red en uno o más segmentos de la red.
- Los sensores pueden estar basados en hardware o en software
- Los sensores se pueden implementar en dos modos
  - En línea: el tráfico monitoreado debe pasar por sensor
  - Pasivo: monitorea una copia del tráfico de red real; ningún tráfico pasa a través del sensor. De esta forma, no necesita monitorizar en real-time

## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Network IDS (NIDS)

- Recopilación de información
  - Los NIDS pueden recopilar información sobre hosts y actividad de red para identificar usuarios, SO, aplicaciones o características de red
- Registro
  - Los NIDS realizan un log extenso de datos relacionados con eventos detectados
  - Esto puede usarse para confirmar la validez de las alertas, para investigar incidentes, etc.
- Detección
  - Los NIDS pueden usar firmas y/o detección basada en anomalías
- Prevención
  - Una vez que se activa una alerta, se pueden abortar otras conexiones similares

## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Host IDS (HIDS)

- HIDS monitorea las características de un solo host y los eventos que ocurren en este host y busca alguna actividad sospechosa
- HIDS inspecciona el tráfico de red para el host, los registros del sistema, los procesos en ejecución, los accesos y modificaciones de archivos, los cambios de configuración del sistema y las aplicaciones, ...
- Funciones principales: verificadores de integridad del sistema (SIV), monitores de archivos de registro (LFM) y sistemas de trampa (tipo honeypot\*)

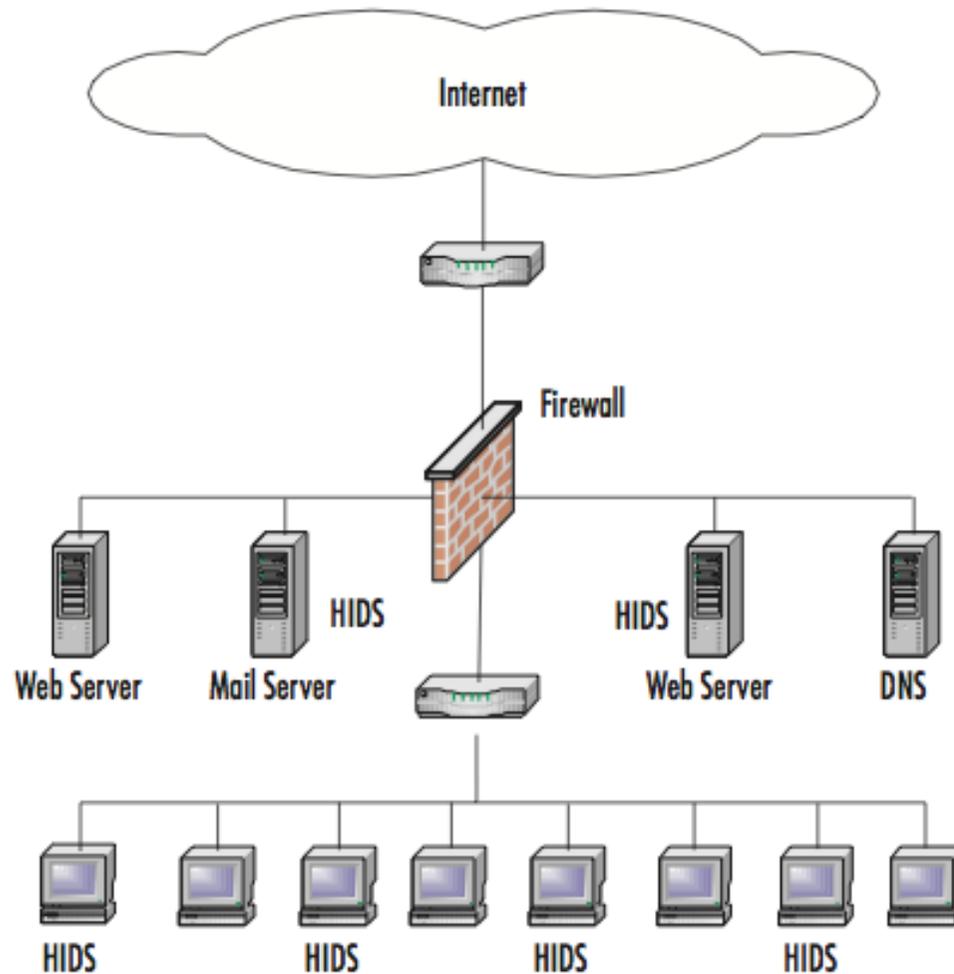
## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Honeypot

- Sistema de trampa o señuelo
- Simula una vulnerabilidad de un host o red
- El atacante ataca este señuelo pensando haber encontrado un hueco para acceder a un sistema
- De esta forma
  - Se detecta el ataque antes que afecte a los sistemas reales
  - Se puede obtener información del atacante
  - Se puede ralentizar el ataque a los sistemas críticos
  - ...

## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Host IDS (HIDS)



- HIDS instalados en host concretos
- Pueden ser servidores públicos o privados
- Pueden ser hosts de la red interna particularmente vulnerables o importantes

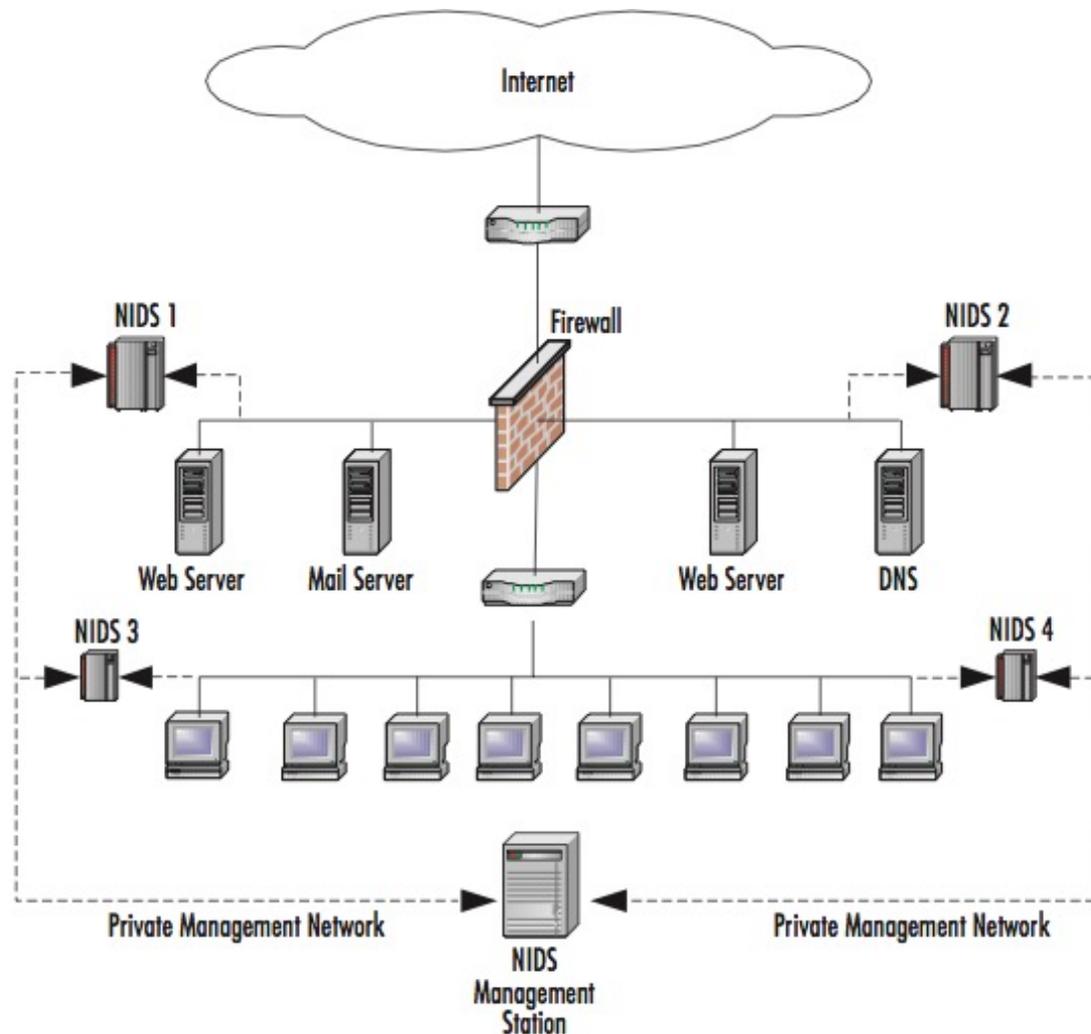
## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Distributed IDS (DIDS)

- Los sensores se distribuyen por el sistema e informan a una estación de administración centralizada
- Los registros de ataque se cargan periódica o continuamente en la estación de administración y se pueden almacenar en una base de datos central
- Se pueden descargar nuevas firmas de ataque a los sensores según sea necesario
- Las reglas para cada sensor pueden adaptarse para satisfacer sus necesidades individuales
- Las alertas pueden enviarse a un sistema de mensajería ubicado en la estación de administración y usarse para notificar al administrador de IDS
- En un DIDS, los sensores individuales pueden ser NIDS, HIDS o una combinación de ambos

## 2.3.1 – Clasificación por arquitecturas

### Distributed IDS (DIDS)



- Un gestor recibe toda la información de los sensores HIDS y NIDS
- Este la analiza y decide en tiempo real
- Puede actuar de diferentes maneras: alarma, desconexión, apagar, aislamiento, etc.

## 2.3.2 – Tecnologías

### Host IDS (HIDS)

- Sagan
  - Linux/FreeBSD/OpenBSD/etc
  - Disponible versión gratuita
  - Es compatible con Snort, sino también con todas las herramientas integrables a Snort como Anaval o Squil
- OSSEC
  - Linux, OpenBSD, FreeBSD, OS X, Solaris y Windows
  - Open source
  - Análisis de registros, verificación de integridad, monitoreo del registro de Windows, detección de rootkits, alertas basadas en el tiempo y respuesta activa
- SolarWinds
  - Ideal para grandes corporaciones (coste a partir de \$4.000)
  - Puede procesar registros generados por Windows, Mac-OS, Linux y Unix
  - Técnicamente es un Intrusion Prevention System (IPS) debido a la capacidad de detectar y actuar en lugar de solo analizar y notificar

## 2.3.2 – Tecnologías

### Distributed IDS (HIDS)

- AlienVault OSSIM
  - Sistema gratuito
  - Descubrimiento y creación de inventario de red para la gestión de activos y la detección de intrusiones
- Suricata
- IBM QRadar
- Security Onion
- SolarWinds Security Event Manager
- Splunk

## 2.3.2 – Tecnologías

### Network IDS (NIDS)

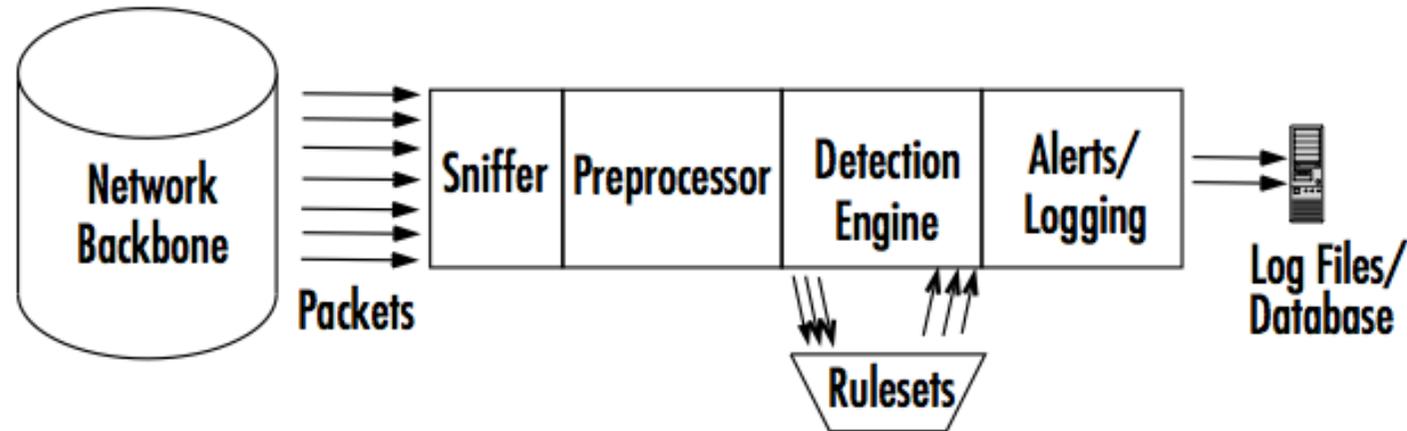
- Snort
- Zeek
- Sguil
- OpenWIPS-ng

### Introducción

- Snort es una aplicación de packet sniffer / packet logger / NIDS
- El nombre viene porque es una aplicación que hace sniffer y más
- Propiedades principales
  - Usa una arquitectura NIDS y está basada en firmas (signature-based)
  - Está disponibles para múltiples OS
  - Usa un volcado de datos en hexdump
  - Muestra los diferentes tipos de paquetes de red en una misma forma
  - Es gratuito
  - Tiene una base de datos de ataques que se actualiza constantemente a través de internet

## 2.3.3 – Snort

### Arquitectura



- Sniffer: captura los paquetes
- Preprocessor: determina el tipo de paquetes o comportamiento hay que tratar. Se usan plug-ins para detectar tipos (HTTP) o comportamientos específicos
- Detection engine: compara un paquete con las firmas (reglas), se hay una coincidencia, se envía al siguiente bloque
- Alerts/logging: se guardan registros o saltan alarmas según las reglas anteriores. El formato puede ser variado. Se pueden usar GUI para facilitar la lectura de los logs

## 2.3.3 – Snort

### Formato reglas

acción 1 2 3 -> 4 5 (msg: "6"; 7; sid:8; rev:9)

- Acción: alert, block, log, drop, pass
- 1: protocolo
- 2: @IP origen
- 3: Puerto origen
- 4: @IP destino
- 5: Puerto destino
- 6: Mensaje de alerta que se quiere enviar
- 7: Parámetros de detección
- 8: Número identificando una determinada regla del snort
- 9: Número de revisión de una determinada regla del snort

```
alert -> generate an alert on the current packet
block -> block the current packet and all the subsequent packets in this flow
drop -> drop the current packet
log -> log the current packet
pass -> mark the current packet as passed
```

## 2.3.3 – Snort

### Ejemplos

- Una regla para descartar un ping externo a la red interna 10.0.0.0/8
- Para esta regla se usa drop y se descarta si se usa el protocolo ICMP hacia la red interna

```
drop icmp any any -> 10.0.0.0/8 any (msg: "ICMP";  
sid:1000001; rev:1;)
```

### Ejemplos

- Una regla para detectar un posible ataque DoS de tipo SYN flooding al servidor HTTP 147.83.2.135
  - Consiste que un origen envía TCP SYN masivos al servidor sin pero completar el 3WH
  - De esta forma el servidor va abriendo sesiones incompletas hasta quedarse sin recursos
- Para esta regla se usa alert, se detecta por envío desde una misma origen de un número elevado de SYN (20 en 60s)

```
alert TCP any any -> 147.83.2.135 80 (msg: "Possible DoS attack"; flags: S; detection_filter: track by_dst, count 20, seconds 60; sid:1000001; rev:1;)
```

## 2.3.3 – Snort

### Ejemplos

- Una regla para detectar una solicitud HTTP GET a un dominio determinado
- Esta regla crea una alerta si ve una conexión TCP en el puerto 80 (HTTP) con una solicitud GET al dominio “txc.com”

```
alert tcp any any -> any 80 (msg: "Possible HTTP GET request"; content: "GET"; http_method; content: "txc.com"; http_host; sid:1000001; rev:1;)
```

## 2.3.3 – Snort

### Ejemplos

- Una regla para detectar una firma de malware conocida
- Esta regla crea una alerta si ve una datos que contienen una secuencia específica de bytes (firma conocida) del botnet Zeus en una conexión TCP ya establecida con un servidor

```
alert tcp any any -> any any (msg:"Possible Zeus Botnet  
C&C Traffic"; flow:established,to_server; content:"|5a  
4f 4f 4d 00 00|"; depth:6; sid:1000005; rev:1;)
```



# Tecnologies de Xarxes de Computadors

Tema 2. Seguridad en las redes

Davide Careglio