

Personal-Firewall

Hergen Harnisch

harnisch@rrzn.uni-hannover.de



1 Grundlagen:

- IP-Kommunikation
- Firewall

2 Personal Firewall:

- Funktionalitäten

3 Implementationen:

- Windows
- Linux
- OpenBSD

4 Schlussbemerkung

Adress-Informationen

Ethernet

Identifikation durch Hardware-Adressen (MAC)

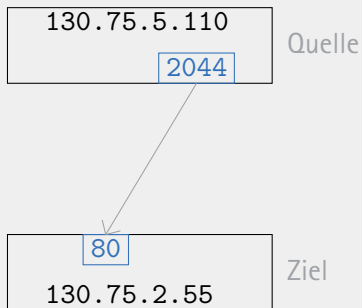
TCP/IP

IP-Pakete haben:

- Quell-IP-Adresse
- Ziel-IP-Adresse

TCP & UDP zudem:

- Quell-Port
- Ziel-Port



IPv4

Jeder Netzwerkanschluss erhält eine 32-bittige IP-Adresse, z.B. 130.75.5.110.

- einige Adressen sind reserviert
 - 127.*.* ist rechnerintern (loopback)
 - private Adressen werden nicht geroutet und sind lokal frei wählbar aus definierten Bereichen (vgl. RFC 1918):
 - 10.*.* zukünftig unintern evt. koordiniert vergeben
 - 172.16.*.*–172.31.*.* teilweise in LUH schon übergreifend im Einsatz
 - 192.168.*.* meist an DSL-Routern im Einsatz, frei verwendbar
 - 169.254.*.* sind Link-Local (automatische Adressaushandlung)
 - Multicast 224.0.0.0/4 (kaum in Nutzung)
- 130.75.*.* ist der Adressbereich der LUH (Vergabe über RRZN)
- Zusammenfassung von Adressen in „Netzwerke“ mit Bitmasken:
 - eher älter: vorne beginnend führende Bits mit 1 kennzeichnen
LUH: 130.75.0.0/255.255.0.0 RRZN: 130.75.6.0/255.255.240.0
 - moderner ist CIDR: Zahl der fixen führenden Bits angeben
LUH: 130.75.0.0/16 RRZN: 130.75.0.0/20

CIDR-Notation

Früher gab es nur feste Klassen und eher „Byte-Masken“:

Klasse	Netzmaske	Zahl Adressen
A	8 (255.0.0.0)	
B	16 (255.255.0.0)	65
C	24 (255.255.255.0)	256

Jetzt beliebige Maskenlänge (*classless*):

$$\begin{array}{l}
 130.75.5.110 = 1000\ 0010 \mid 0100\ 1011 \mid 0000\ 1001 \mid 0110\ 11\ 10 \\
 \underbrace{\hspace{10em}}_{16=\text{LUH}} \\
 \underbrace{\hspace{15em}}_{24=\text{RRZN-Mitarbeiter}} \\
 \underbrace{\hspace{20em}}_{130.75.5.108 - 130.75.5.111}
 \end{array}$$

CIDR-Notation auch unabhängig vom Routing verwendbar!

IPv6

Derzeit in der LUH nicht im Einsatz, kurzfristig auch nicht geplant.
Aber Betriebssysteme haben es implementiert und verwenden es.

128 Bit statt 32 Bit, Netzmasken-Schreibweise mit CIDR-Notation.
(„::“ heißt mit 0 auffüllen, „:“ trennt 16-Bit-Blöcke)

- Loopback: `::1/128`
- 6to4-Tunnel: `2002::/16` bzw. `2002:824b::/32` für die LUH
- Teredo-Tunnel: `2001:0::/32`
- nativ die LUH: `2001:0638:0606::/48`
- IPv4-mapped IPv6: `::FFFF:824b:56e` (130.75.5.110)

→ derzeit zu beachten: IPv6 auf dem Loopbackdevice muss funktionieren!

ICMP (z.B. ping)

neben Quell- & Ziel-IP noch Pakettyp (z.B. 8 für Echo-Request)

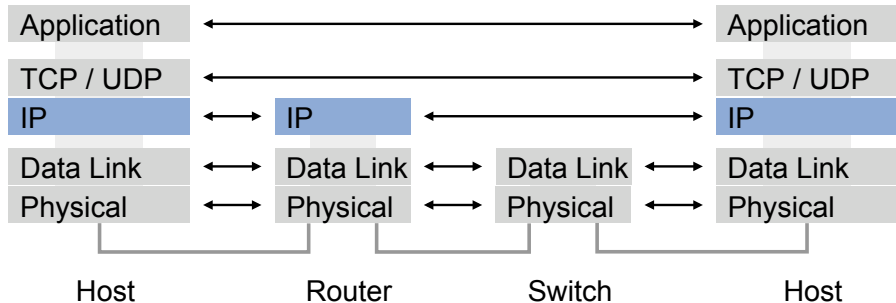
TCP (z.B. http) / UDP (z.B. dns)

neben Quell- & Ziel-IP zusätzlich einen Quell- und einen Ziel-Port

UDP zustandslos (aber trotzdem „Kommunikations-Verbindungen“)
Absender-IP sehr leicht fälschbar

TCP verbindungsorientiert (klar definiert: Aufbau, Paket-Reihenfolge, Ende)

Protokoll-Schichten



(Quelle: C. Grimm, RRZN)

TCP/IP & OSI

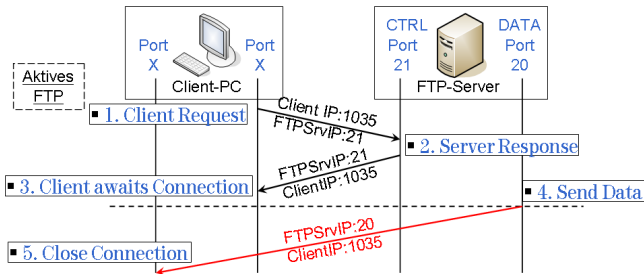
relevante Layer des OSI-Modells (üblicher Vergleich, nicht exakt passend):

- 7 Applikationsprotokoll (z.B. http, ftp)
 - 4 TCP- & UDP-Kommunikation
 - 3 IP-Kommunikation, auch ICMP
 - 2 Ethernet-Kommunikation (MAC-Adresse, ARP)
- Layer 2 eigentlich nur bei transparenten Hardware-Firewalls
 - stateless Filtering für Layer 3 & 4
 - statefull Firewalling betrifft Layer 3-5
 - proxy-basierte Gateways oder Deep-Packet-Inspection sind Layer 7

PFW: meist statefull, im Netzwerksinne nur bis Layer 4/5

ftp (Beispiel für komplexere Kommunikationsbeziehung)

- 1 Client baut Control-Verbindung (TCP mit Zielport 21) auf
- 2 Ziel-IP (Client bei active-mode, Server bei passive-mode) und Ziel-Port für Datenverbindung werden auf der Control-Verbindung ausgehandelt
- 3 Datenverbindung wird zusätzlich aufgebaut (durch Server im active-mode, durch Client bei passive-mode)



ftp und Firewalling

Problem

Zielport der Datenverbindung ist nicht festgelegt sondern wird dynamisch gewählt.

Lösung

Kommunikation auf Control-Verbindung wird auch inhaltlich durch Firewall belauscht und Datenverbindung dynamisch als ebenfalls zulässig eingestuft.

trotzdem Probleme

- Verschlüsselung (SSL): Lauschen nicht möglich
- auch andere Protokolle benötigen zusätzliche Ports (z.B. sip, H.323), Firewall muss jedes dieser Protokolle kennen und gesondert behandeln
- einige dieser Protokolle einfach zu komplex (z.B. H.323)

einfache aber unschöne Lösung

freischalten von allen möglichen Ports (z.B. alle TCP \geq 1024), teilweise in Servern/Clients die Port-Range einschränkbar

einzigste sichere Lösung

dedizierte Proxies für jedes komplexere Protokoll

übliches Setup

verbreitete Art der Filterung ist stufig:

- stateless durch ACLs in Routern und Switchen
- statefull in dedizierten Firewalls (teilweise auch Router)
- statefull mit Unterstützung für komplexere Protokolle wie ftp oder sip nur in dedizierten Firewalls
- Layer-7-Filterung durch Sperrung des Direktzugriffs und Nutzung eines speziellen Proxies

Layer 7

Häufig wird Layer-7-Firewalling mit Intrusion-Prevention (eigentlich auch > Layer-7) gekoppelt, teilweise werden Begriffe uneinheitlich verwendet. Manchmal ist Layer-7-Filterung / IPS nur ein Blacklist-Ansatz.

eigentlich recht ähnlich, aber relativ offenes Netz

- ACLs in Routern/Switchen für Flooding-Ports, Windows-Ports
- statefull mit Unterstützung für ftp etc. in Gateway- und ggf. Netzschutz-Firewalls
- Layer-7 nur die Ausnahme, teilweise z.B. bei Mail und Update per WSUS

Grenzen einer Firewall

Gegen viele Angriffe kann eine Firewall nicht helfen

- Lokale Angriffe am PC / Server
- Angriffe aus dem LAN
- Angriffe auf den Dienst eines Servers (z.B. php-Exploits)
- Drive-By-Downloads
- Software zur Umgehung von Firewalls (z.B. bei Skype):
 - UDP-Hole-Pinning (möglich da zustandslos)
 - Nutzung von Standard-Ports (gerne TCP-Zielport 80)

Dennoch: Firewall ist ein wichtiger Basis-Schutz für ein Netzwerk (z.B. durch RRZN-Netzschutz) *und* einen Rechner selbst (Personal-Firewall)

Begriff

Filter-Software auf einem Server

- Teil des Betriebssystems oder eine Anwendungssoftware
- zwischen TCP/IP-Stack des OS und Anwendungssoftware oder Teil des TCP/IP-Stacks (normalerweise recht tief im System verankert)
- keine eigenständige Einheit sondern unterliegt dem OS

- Entscheidungen können nicht nur auf Netzparametern beruhen:
 - je nach Nutzer
 - je nach Prozess oder Programm
- Filterregeln ggf. abhängig vom Standort, (ggf. dynamischer) IP
- Nutzerinteraktion
- Interaktion mit komplexen Programmen zur Entscheidungsfindung

Filterung eingehenden Datenverkehrs

- Prüfung erfolgt in einfacherer Software und früher als in Dämon
- Fehlkonfiguration kann abgefangen werden
- teilweise einzige Möglichkeiten der IP-basierten Filterung
 - kein anderer Einfluss auf Start eines Dämon
 - Dämon hat keine Filterfunktionalität

Es sollten immer Dämon *und* Firewall zur Filterung verwendet und entsprechend konfiguriert werden.

Filterung ausgehenden Datenverkehrs

Idee

Nur zugelassen Software darf Verbindungen nach Außen aufbauen, Trojaner und Bot-Software darf nicht und fällt auf.

Problem

Malware

- umgeht Firewall,
- simuliert Zustimmung des Nutzers,
- tarnt sich als erlaubte Applikation,
- schleust zusätzliche Daten in laufende Verbindungen ein (covert channel)

Bewertung Ausgehend-Filterung

Beides richtig, wichtig ist Aufwand-Nutzen-Betrachtung:

Statische Regeldefinition

- auf Port-Ebene machbar, auf Programmen (und deren Versionen) eher aufwändig
- meist nur bei Servern sinnvoll

Nutzernachfrage

- Auf Servern unmöglich, normaler Desktop-Nutzer ist überfragt.
- Aufwand für Nutzer groß

Unterdrückte Malware-Verbindungen aber unbedingt reporten!

Empfehlung

- ausgehende Filterung nur bei (einfachen) Servern und dann auch nur auf Port-Ebene
- unbedingt Verstöße loggen, um über Malware informiert zu werden

Beispiel Spamming

Ist Malware, die Spam verschickt, auf einem Rechner, so hilft meist eine Filterung, die ausgehend Zielport TCP-25 (smtp) nur auf RRZN-Server zulässt.

- Ohne Filterung wird zwar Spam verschickt, das fällt aber auf
 - durch Spam-Meldungen von extern
 - durch Netzwerk-Überwachung
- Mit Filterung ohne Logging bleibt Malware unentdeckt.

Umgehung ausgehender Filterung

Malware

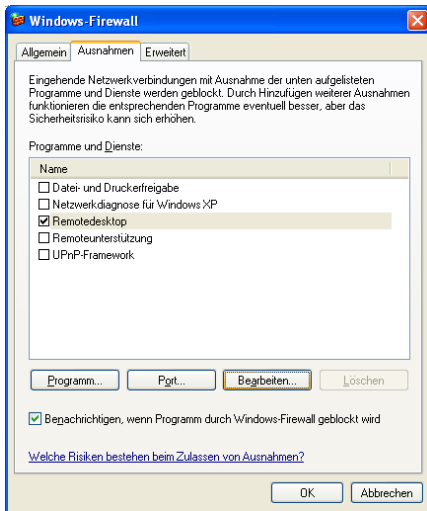
- umgeht Firewall:
lokale Privilegien-Erhöhung leicht, Nutzer arbeiten häufig mit Administrator-Rechten
- simuliert Zustimmung des Nutzers:
Malware kennt Firewall-Produkte und „klickt,“ auf Zulassen (bei Vista dank UAC deutlich schwieriger)
- tarnt sich als erlaubte Applikation:
Malware-Prozess/-Datei heißt einfach wie der Internet-Explorer (Firewall-Produkte kennen z.T. die normalen Applikationen bereits, aber (Sprach-)Versionen und Patchstände machen es schwer)

Windows-Firewall (XP, 2003)

- Verwaltung über GUI, Gruppenrichtlinien, CLI (`netsh firewall`)
- statefull
- kann nur eingehenden Datenverkehr filtern
- wie die Netzwerkeinstellungen an sich: nicht mehrere Standorte
- ACLs sind dämon- oder port-basiert
- bei Aktivierung von Windows-Diensten werden Ausnahmen teilweise automatisch konfiguriert, die dann voreingestellt weltweit
- Einschränkung auf zugelassene IP-Bereiche / Liste möglich, nicht expliziter Ausschluss
- Regelwerk hat keine Reihenfolge, ist Vereinigung von zugelassenen Ausnahmen

Implementationen: Windows

Beispiel RDP



Firewall in Vista, 2008

- Verwaltung nun über MMC-Plugin oder CLI (`netsh advfirewall`)
- statefull
- kann auch ausgehenden Datenverkehr filtern
- mit VPN-Verwaltung zusammengelegt
- mehrere Profile möglich
- Regeln & deren Namen: schwer zu finden, sprachabhängig, nicht port-basiert
(z.B. „Datei- und Druckerfreigabe (Echoanforderung – ICMPv...“)

... insgesamt sehr komplex geworden

Bsp. Vista

Windows-Firewall mit erweiterter Sicherheit

Datei Aktion Ansicht ?

Windows-Firewall mit erweiterter Sicherheit

- Eingehende Regeln
- Ausgehende Regeln
- Verbindungssicherheitsregeln
- Überwachung

Eingehende Regeln

Name	Gruppe
✓ Distributed Transaction Coordinator (RP...)	Distributed Transactio...
✓ Distributed Transaction Coordinator (RP...)	Distributed Transactio...
✓ Distributed Transaction Coordinator (TC...)	Distributed Transactio...
✓ Distributed Transaction Coordinator (TC...)	Distributed Transactio...
✓ iSCSI-Dienst (TCP eingehend)	iSCSI-Dienst
✓ iSCSI-Dienst (TCP eingehend)	iSCSI-Dienst
✓ Kernnetzwerk - Dynamic Host Configurat...	Kernnetzwerk
✓ Kernnetzwerk - Internetgruppenverwalту...	Kernnetzwerk
✓ Kernnetzwerk - IPv6 (IPv6 eingehend)	Kernnetzwerk
✓ Kernnetzwerk - Multicastabhörabfrage (I...	Kernnetzwerk
✓ Kernnetzwerk - Multicastabhörbericht (IC...	Kernnetzwerk
✓ Kernnetzwerk - Multicastabhörbericht v2 ...	Kernnetzwerk
✓ Kernnetzwerk - Multicastabhörvorgang a...	Kernnetzwerk

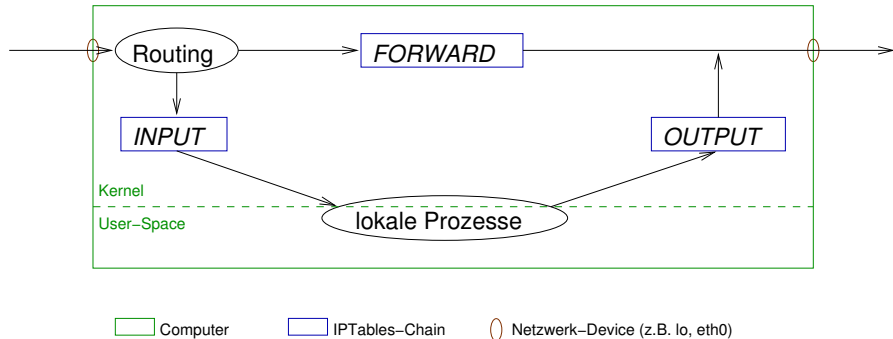
Aktionen

- Eingehende Reg...
- Neue Regel...
- Nach Profil ...
- Nach Statu...
- Nach Grup...
- Ansicht
- Aktualisieren
- Liste export...
- Hilfe
- Remoteunterstüt...
- Regel deakt...
- Löschen

Windows-Firewall ... DE 14:23

Schema

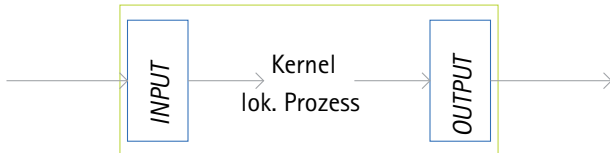
Aufbau IPTables



Implementationen: Linux

für Server / Clients

- kein Routing: FORWARD uninteressant
- jedes reinkommende Paket geht durch INPUT
- jedes rausgehende Paket geht durch OUTPUT
- nach Eintrag der „Stateful-Regel“ in INPUT & OUTPUT:
nur noch „Verbindungs“-Aufbauten
 - nach Innen / zum Rechner in INPUT
 - nach Außen / vom Rechner in OUTPUT



Grund-Setup

Standard-Policy

```
iptables -P INPUT DROP
# erstmal raus alles, spaeter ggf. restriktiver
iptables -P OUTPUT ACCEPT
iptables -P FORWARD DROP
# ggf. alle chains komplett leeren
iptables -F
```

Stateful

```
iptables -A INPUT -m state \  
    --state RELATED,ESTABLISHED -j ACCEPT
```

→ bereits gute Absicherung eines Clients, aber noch zulassen:

```
iptables -A INPUT -i lo -j ACCEPT
```

Prinzip

Einzelregel

Jede Regel besteht aus einer *Bedingung* und einem *Ziel*:

<code>-s 130.75.0.0/20 -i eth0</code>	<code>-j ACCEPT</code>
<u>wenn von RRZN-IP übers Ethernet-Device</u>	
<code>-m tcp -p tcp --dport 22</code>	<code>-j ACCEPT</code>
<u>wenn TCP auf den SSH-Port</u>	<u>dann akzeptieren</u>

Das Ziel bestimmt das weitere Schicksal eines passenden Paketes.

Prinzip

Abfolge

Jede *chain* besteht aus einer Abfolge von Regeln,
Reihenfolge ist entscheidend: Abarbeitung bis *first match*,
d.h. nach einem „Match“ wird Regelverarbeitung abgebrochen

Beispiel

```
1 -p tcp -d 130.75.2.0/24 --dport 25 -j ACCEPT
2 -p tcp --dport 25 -j DROP
3 -j ACCEPT
```

akzeptiert Mail an Mailserver des RRZN,
Zustellung an andere Mailserver nicht erlaubt;
restlicher Verkehr wieder erlaubt

Ziele

ACCEPT Das Paket wird durchgelassen.

DROP Das Paket wird ohne Benachrichtigung/Rückmeldung verworfen.

REJECT Das Paket wird verworfen, aber der Absender wird benachrichtigt:

- standardmäßig per ICMP `port-unreachable`
- alternativ auch mit Beendigung einer TCP-Verbindung, sinnvoll für Ident-Port (Vermeidung von Timeouts):

```
-p tcp -dport 113 -j REJECT --reject-with tcp-reset
```

REJECT kann nicht Chain-Policy sein und benötigt Zusatzmodul.

Matches

IP-Adresse

Quelle: `-s [!] address[/mask]` Untersuchung der Absender-IP-Adresse (!
negiert)

z.B. nicht aus LUH-Netz: `-s ! 130.75.0.0/16`

Ziel: `-d [!] address[/mask]`

TCP/UDP-Ports

Quelle: `-p tcp|udp --sport [!] port`

Ziel: `-p tcp|udp --dport [!] port`

z.B. alle TCP-Verbindungen außer ssh: `-p tcp --dport ! 22`

Matches

ICMP

Typ: `-p icmp --icmp-type [!] type`

z.B. ping-Anfrage: `-p icmp --icmp-type echo-request`

state-Modul

Status: `-m state --state state`

wobei *state* eine Kombination aus

- **ESTABLISHED** Teil einer existierenden Verbindung
- **RELATED** zwar neue Verbindung, aber zu existierender gehörend (z.B. FTP-Data zu FTP-Control)
- **NEW** gehört zu nichts Bekanntem
- **INVALID** ungültig (oder auch Speicher-Problem des Moduls)

Beispielregeln

```
01 iptables -P INPUT DROP
02 iptables -P OUTPUT ACCEPT
03 iptables -P FORWARD DROP; iptables -F
04 iptables -A INPUT -m state -state RELATED,ESTABLISHED \
-j ACCEPT

# rein: lokal, ping, ssh aus LUH
05 iptables -A INPUT -i lo -j ACCEPT
06 iptables -A INPUT -p icmp -icmp-type 8 -j ACCEPT
07 iptables -A INPUT -s 130.75.0.0/255.255.0.0 -p tcp \
--dport 22 -j ACCEPT

# raus: alles, aber Mail/DNS nur LUH
08 iptables -A OUTPUT -o lo -j ACCEPT
09 iptables -A OUTPUT -d ! 130.75.0.0/16 -p tcp \
--dport 25,465 -j DROP
10 10 iptables -A OUTPUT -d 130.75.1.32/32 -j ACCEPT
11 iptables -A OUTPUT -d 130.75.1.40/32 -j ACCEPT
12 iptables -A OUTPUT --dport 53 -j DROP
```

pf

Grundprinzip ähnlich zu IPTables, aber

- andere Match-Philosophie: last-match statt first-match
- Protokoll-Unterstützung nicht im Kernel(-Modul), sondern in separaten Proxies (userspace)
 - komplexe Auswertung läuft mit wenigen Rechten, aber Performance-Verlust
- stateless oder statefull je Regel definierbar
 - Sehr praktisch bei DNS- und Log-Servern (viele UDP-„Verbindungen“ mit Timeout als Ende)
- Traffic-Shaping direkt mit Regeln angebar
- gute Unterstützung für CIDR-Tabellen

Empfehlung

- Verwenden Sie PFW auch, wenn Sie am Netzschutz teilnehmen.
(mehrstufige Sicherheit, Absicherung gegen LAN)
- Filtern Sie eingehenden Datenverkehr, ausgehenden nicht.
(Aufwand-Nutzen, Bedienbarkeit)
- Erlauben Sie keinesfalls allen Datenverkehr aus dem LAN.
(wichtiger Zusatznutzen gegenüber Hardware-Firewall)
- Lassen Sie immer ICMP-echo-request zu, zumindest aus dem LUH-Netz.
(heute ungefährlich, ping gut für Störungsbeseitigung / Monitoring)
- Ignorieren Sie IDS-Warnungen für Quellen außerhalb der LUH.
(Portscan durch Externe sind allgegenwärtig)

Vertrauen Sie nicht auf Firewalls allein.

(DSL-Natting-Router verbreitet, moderne Malware umgeht das)