

Design und Realisierung von E-Business- und Internet-Anwendungen

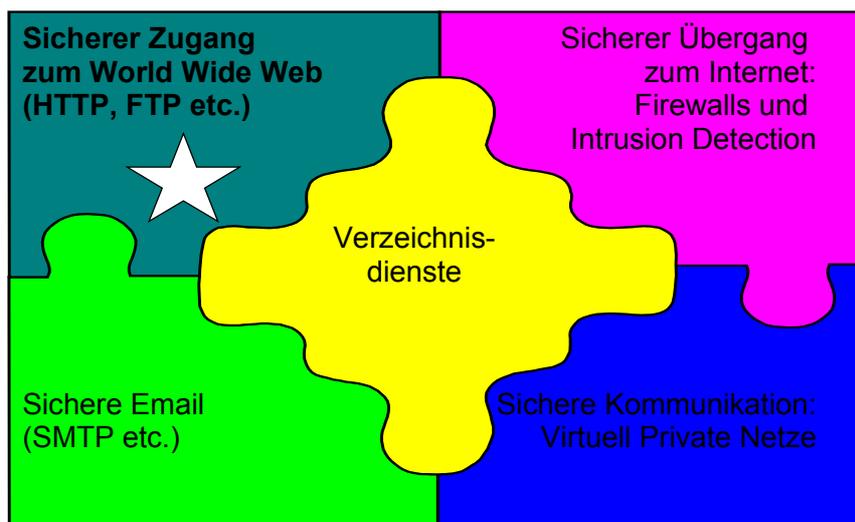
„Web-Zugang und Internet Sicherheit“

Dr. Stephen Heilbronner et al.
Prof. Dr. Heinz-Gerd Hegering

SoSe 2006

DREIA
Dr. S. Heilbronner
Dr. M. Nerb et al.
(C) 2006
Seite 2

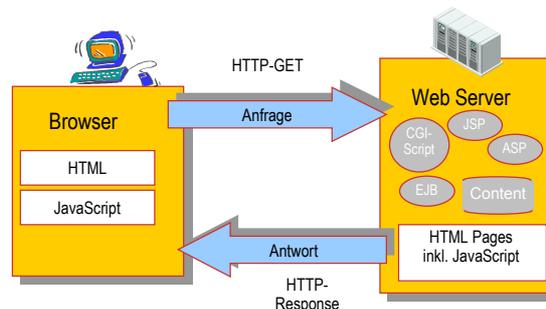
Sicherheitsdienste großer IT-Infrastrukturen => Überblick



Web-Zugang Grundprinzip

■ Zugriff auf WWW-Server durch WWW-Clients:

- 1. Browser
- 2. andere, „automatische“ Programme



■ Formate:

- Nicht nur HTML !
- Auch: WML, XML, beliebige Dateiformate

Web-Zugriff Veränderte Nutzung des HTTP-Protokolls

■ Ursprüngliche Verwendung von HTTP:

- Übertragung statischer HTML-Seiten bzw. Dateien
- keine Unterscheidung zw. Anfragenden

■ Heutige Web-Zugriffe sind....

- ... nicht nur mehr vom Typ „Request/Response“.
- finden meist in einem längerdauerndem Kontext („Session“) statt, z.B. zur
 - Individualisierung der ansonsten anonymem Anfragenden bzgl.
 - Spracheinstellungen
 - „Theming“ der Webseite (Layout-Einstellungen)
 - Identifizierung / Authentisierung
 - „Zuordnung langlebiger Merkmale/Ressourcen“

Web-Zugang Entwicklung des HTTP Protokolls

- „Hypertext Transfer Protocol“
Protokoll-Typ: „Request/Response“
- HTTP 1.0 nur gedacht nur für „kurze“ Verbindungen:
⇒ 3-Way TCP-Handshake beim Verbindungsaufbau aufwendig
- HTTP 1.1 lässt die TCP-Verbindung nach Übertragung persistent bestehen:
⇒ Keine Handshakes beim Abbau/Wiederaufbau
 - Effizientere und schnellere Übertragung kleiner Informationsmengen (⇒ weniger Verzögerungen (latency))
- Integration mit HTTP Proxies:
 - Zieladresse nicht mehr direkt adressiert mit TCP/IP
 - Alle Adressierungsinfo daher nur im HTTP-Header

Weitere Literatur:
http://de.wikipedia.org/wiki/Hypertext_Transfer_Protocol
http://en.wikipedia.org/wiki/HTTP_cookie

Web-Zugang „Web Sniffer“

For more information on HTTP see RFC 2616.

HTTP(S)-URL: (SSL allowed)

HTTP version: HTTP/1.1 HTTP/1.0 (with Host header) HTTP/1.0 (without Host header)

Raw HTML view Accept-Encoding: gzip - Request type: GET POST HEAD TRACE

User agent:

HTTP Request Header

```
Connect to 145.97.39.155 on port 80 ... ok
GET /wiki/Hypertext_Transfer_Protocol HTTP/1.1 [text]
Host: de.wikipedia.org [text]
Connection: close [text]
Accept-Encoding: gzip [text]
Accept: text/xml,application/xml,application/xhtml+xml,text/html;q=0.9,text/plain;q=0.8,image/png,*/*;q=0.5 [text]
Accept-Language: de,en-us;q=0.7,en;q=0.3 [text]
Accept-Charset: ISO-8859-1,utf-8;q=0.7,*;q=0.7 [text]
User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows; U; Windows NT 5.1; en-US; rv:1.8.0.1) Gecko/20060128 SeaMonkey/1.0 Web-Sniffer/1.0.24 [text]
Referer: https://web-sniffer.net/ [text]
```

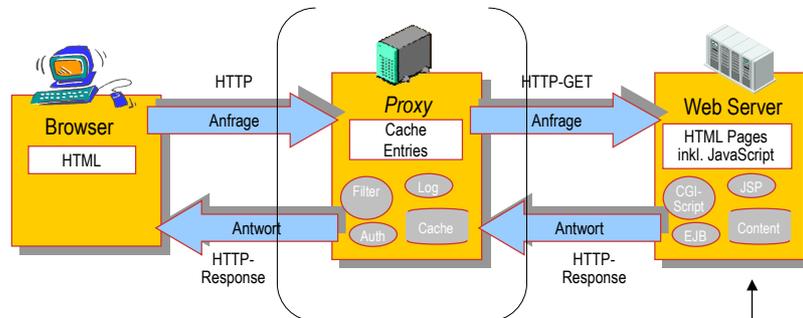
HTTP Response Header

Name	Value	Delim
HTTP Status Code: HTTP/1.0 200 OK		
Date:	Mon, 01 May 2006 20:02:18 GMT	CRLF
Server:	Apache	CRLF
X-Powered-By:	PHP/5.1.2	CRLF
Content-Language:	de	CRLF
ETag:	W/"de/wiki/pocache:1dhash:2179-0110D01de2-20060428101018"	CRLF
Vary:	Accept-Encoding, Cookie	CRLF
Cache-Control:	private, s-maxage=0, max-age=0, must-revalidate	CRLF
Last-Modified:	Fri, 28 Apr 2006 10:10:18 GMT	CRLF
Content-Encoding:	gzip	CRLF
Content-Type:	text/html; charset=utf-8	CRLF
X-Cache:	MISS from sn7.wikimedia.org	CRLF
X-Cache-Lookup:	MISS from sn7.wikimedia.org/80	CRLF
X-Cache:	MISS from fuchsia.knams.wikimedia.org	CRLF
X-Cache-Lookup:	MISS from fuchsia.knams.wikimedia.org/80	CRLF
Connection:	close	CRLF

Content (encoded: 13.68 KiB / decoded: 48.04 KiB)

```
<!DOCTYPE html PUBLIC "-//W3C//DTD XHTML 1.0 Transitional//EN" "http://www.w3.org/TR/xhtml1/DTD/xhtml1-transitional.dtd">
<html xmlns="http://www.w3.org/1999/xhtml" xml:lang="de" lang="de" dir="ltr">
```

Web-Zugang Web-Architektur mit Proxies (HTTP)



In der Praxis:

- Kette oft mehrfach wiederholt: „Proxy Chaining“
- Großzügige Proxy-Auslegung wichtig für:
 - Multimedia-Streaming in Echtzeit
 - „Pre-pushed content“

Mehr zu dessen
Architektur
im Juni

Web-Zugang Proxies (für HTTP)

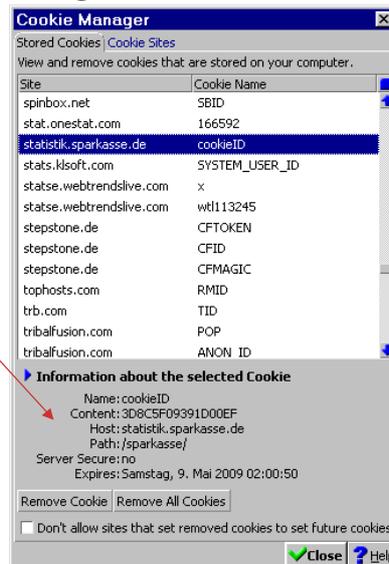
- HTTP ist
 - entweder anonym, oder
 - Authentisierungs-Information im Header
- Autorisierende Proxies unterbrechen den Fluß zum Server
 - erscheinen dem Client genauso wie geschützte Server
 - verlangen Authentisierung vom Benutzer
 - filtern diese vor Weitergabe wieder heraus
 - echter Server benötigt dann eventuell weitere Autorisierung

Web-Zugang Exkurs: AAA

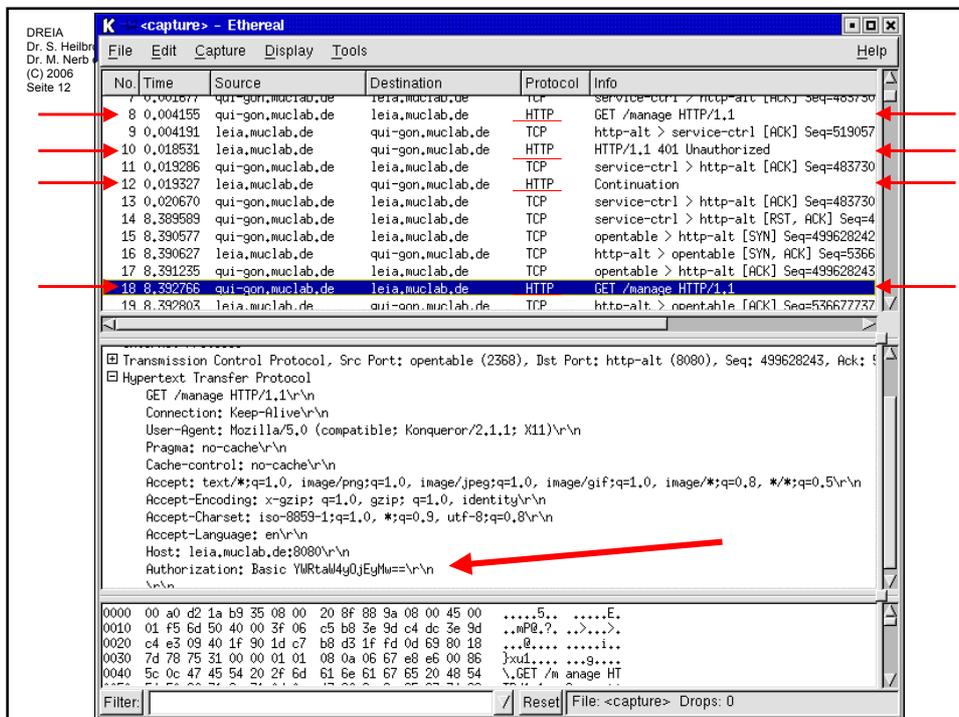
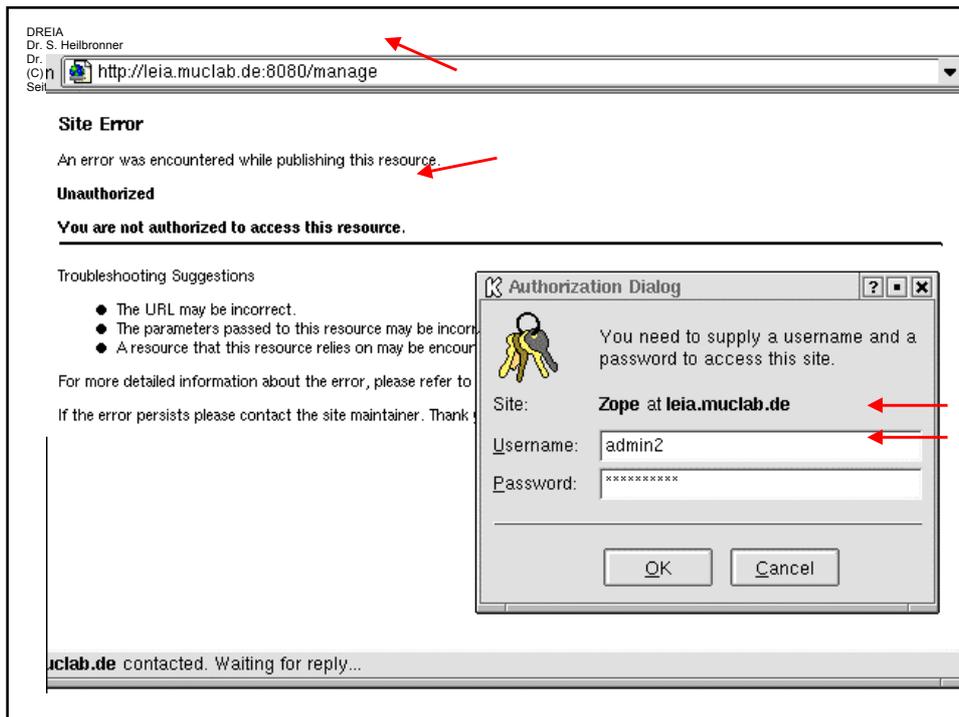
- **Authentisierung**
 - Feststellung der Identität
 - Implementierung:
 - Abfrage Benutzername/Passwort
 - Keycard
- **Autorisierung**
 - Festlegung der Nutzungsrechte
 - hier: Welche weiteren Zugriffe sind erlaubt ?
- **Accounting**
 - Aufzeichnung verrechnungsrelevanter Nutzungsdaten
 - Aggregation der Daten
 - Ziel: Verrechnung der Nutzen

AAA: Übertragung von Autorisierungs-Information

- **Cookies**
 - Kleine „Stücke von Information“
 - Inhalte vom Server festgelegt
 - Browser stellt sie bestimmten Servern zur Verfügung
 - lange Lebensdauer
- **HTTP-Basic/Digest**
 - Authentisierungsinformation im HTTP-Header
- **Oder: Im URL kodiert**
 - „Session-ID's“



Wie sieht so etwas aus ? ...



Web-Proxies

Server Backends: Anforderungen

- Abfrage von Informationen für Authentisierung und Autorisierung
 - Benutzer
 - Jeweilige Rechte
 - Nutzungszeiten
 - Sonstige Vorbelegungen (GUI)
- Aufzeichnung der Nutzungsdaten
 - Accounting
 - Leistungsmanagement
- Prüfung von Inhalten
 - Angefragte URLs
 - Empfangene Daten

Web-Proxies

Server-Backends: Implementierungen

- Datenbank
 - Vorzuhaltende Information
 - Autorisierung: Name/Passwort
 - Autorisierung: Welche Bereiche dürfen erreicht werden?
 -
 - Zugriffsprotokolle
 - ODBC für SQL-Datenbank
 - RADIUS (Remote Access and DialIn User Service)
 - LDAP (Lightweight Directory Access Protocol)
- Logging
 - Logdatei aus Performanz-Gründen (keine DB!)
- Weitere Dienste
 - Spezielle Protokolle

Typisches Nutzerverhalten 2001 bis 2004: Ziele aus großen IT-Infrastrukturen

2004

Top Websites Yesterday:					
destination	request	%	Byte	%	hit-%
*.ebay.de	3032	2.44	99970K	13.43	0.66
*.uni-kl.de	143	0.11	91385968	11.99	0.00
*	133	0.11	27819751	3.65	97.74
*.ebaystatic.com	25216	20.26	24799285	3.25	66.86
*.hp.com	66	0.05	22314733	2.93	34.85
*.ebayimg.com	2382	1.91	21111267	2.77	25.65
*.herkeley.edu	114	0.09	20421144	2.68	0.00
*.smc.com	349	0.28	17355549	2.28	59.03
*.condirect.de	4300	3.45	17172862	2.25	1.00
*.t-online.de	3260	2.62	13278385	1.74	32.82
<error>	6481	5.21	12263399	1.61	13.56
*.gmx.net	1899	1.53	11962863	1.57	66.72
*.praline.de	1325	1.06	10141176	1.33	50.79
*.ebay.com	3103	2.49	8927071	1.17	58.07
*.mobile.de	978	0.79	8708235	1.14	35.99
*.web.de	1539	1.24	8012137	1.05	15.85
*	1355	1.09	6998993	0.92	79.63
*.monthbilder.de	267	0.21	6690062	0.88	43.77

Destination	Request	%	Bytes	%	hit-%
<error>	33683	12.84	39721881	3.41	5.38
*.t-online.de	8765	3.34	19083028	1.64	66.77
*.bild.de	8282	3.16	55732135	4.79	46.61
*.doubleclick.net	5061	1.93	7087115	0.61	9.27
*.web.de	4917	1.87	24289001	2.09	35.67
*.akamai.net	4884	1.86	7574273	0.65	87.24
*.xxxxxxxxxxxxxxxxx.de	4098	1.56	14681246	1.26	68.64
*.sueddeutsche.de	3768	1.44	13554644	1.16	38.96
*.consors.de	3133	1.19	6986643	0.60	69.04
*.boerse.de	2831	1.08	11167450	0.96	72.45
*.lycos.de	2796	1.07	22830497	1.96	65.24
*.microsoft.com	1898	0.72	14627786	1.26	54.74
*.br-online.de	1761	0.67	3545059	0.30	73.25
*.ebay.com	1623	0.62	2222164	0.19	91.44
*.yyyyyyyyyyyyyyyyy.de	1599	0.61	3464164	0.30	49.47
*.gmx.net	1483	0.57	11860845	1.02	0.20
other: 2691 2nd-level-domains	160337	61.13	854876K	75.20	48.87
Sum	262293	100.00	1136733K	100.00	43.35

2001

Web-Proxies Ein paar Gedanken zu Optimierungspotentialen....

- Hit/Miss-Rate:
 - Anzahl: ca. 1/3 Treffer
 - Größe: ca. 1/4 Treffer
 - 2/3 aller Anfragen werden verlangsamt
- Nutzung über Tageszeit
 - Mittags NICHT weniger :-)
- Server-seitige Optimierung der Übertragung?
 - Header „LAST-MODIFIED“ mitschicken
 - Explizite Informationen zu „EXPIRES“ (z.B. in 10 Minuten)
 - Grafiken/Inhalte browser-spezifisch aufbereiten
 - Inhalte komprimieren (GZ)

Top Websites Yesterday:					
destination	request	%	Byte	%	hit-%
*.ebay.de	3032	2.44	99970K	13.43	0.66
*.uni-kl.de	143	0.11	91385968	11.99	0.00
*	133	0.11	27819751	3.65	97.74
*.ebaystatic.com	25216	20.26	24799285	3.25	66.86
*.hp.com	66	0.05	22314733	2.93	34.85
*.ebayimg.com	2382	1.91	21111267	2.77	25.65
*.herkeley.edu	114	0.09	20421144	2.68	0.00
*.smc.com	349	0.28	17355549	2.28	59.03
*.condirect.de	4300	3.45	17172862	2.25	1.00
*.t-online.de	3260	2.62	13278385	1.74	32.82
<error>	6481	5.21	12263399	1.61	13.56
*.gmx.net	1899	1.53	11962863	1.57	66.72
*.praline.de	1325	1.06	10141176	1.33	50.79
*.ebay.com	3103	2.49	8927071	1.17	58.07
*.mobile.de	978	0.79	8708235	1.14	35.99
*.web.de	1539	1.24	8012137	1.05	15.85
*	1355	1.09	6998993	0.92	79.63
*.monthbilder.de	267	0.21	6690062	0.88	43.77

Caching Proxies Statische Auslegung

- Plattenplatzbedarf:
 - Statistische Fragen
 - Wie häufig wird auf welche Seiten zugegriffen?
 - Wie schnell veralten welche Seiten?
 - Nutzen vs. Verwaltungsaufwand berücksichtigen
 - Typische, sinnvolle Größe ??

- Welche Schlüsse zieht man aus der Beobachtung:
 - 80 % der Seiten im Cache veralten innerhalb eines Tages...
 - Bringt ein großer Cache wirklich so viel (nein, aber)

Caching Proxies Dynamische Auslegung

- Anzahl Prozessoren
 - Anzahl parallel laufender Zugriffe (HTTP 1.1 vs 1.0)
 - Wieviel kann ein Prozessor davon abwickeln ?
 - Wie ist das Verhalten bei Überlast ?
 - Toleranz der Benutzer ?
 - Entscheidend sind Zusatzdienste:
 - Virenschanning für HTTP/FTP => hohe Prozessorlast
 - Multimedia-Streaming

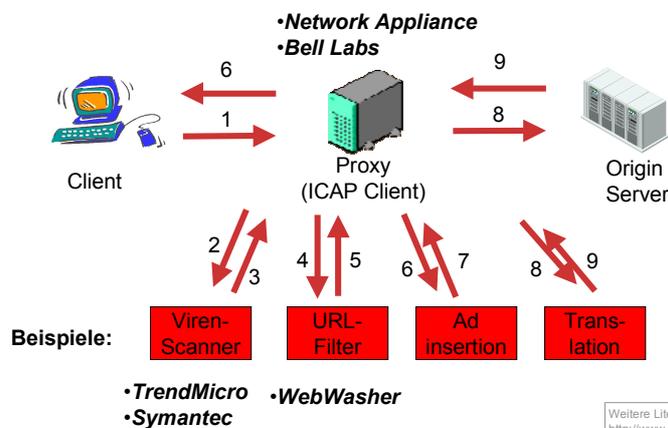
- Weitere limitierende Faktoren
 - Zugangsbandbreiten eingehend
 - Zugangsbandbreiten abgehend
 - Zugriffskarakteristik für Hintergrundspeicher

Virenschanning Implementierung

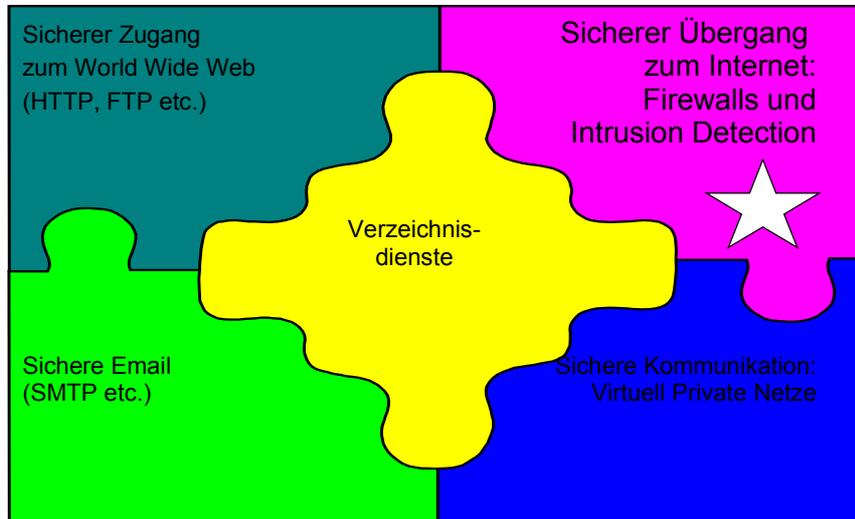
- Scanner im HTTP-Strom
 - unterbricht Zugriff bei
 - Erkennung Virenmuster
 - Zugriff auf bestimmte Seiten
 - Problem:
 - Gesamter Strom muß gefiltert werden (auch HTML)
- besser wäre:
Proxy „präsentiert“ dem Scanner nur Wichtiges....

Exkurs Internet Content Adaptation Protocol

- ICAP-Server nur für „bestimmten“ Content registriert
 - somit: Kein Durchschleusen des gesamten HTTP-Stroms



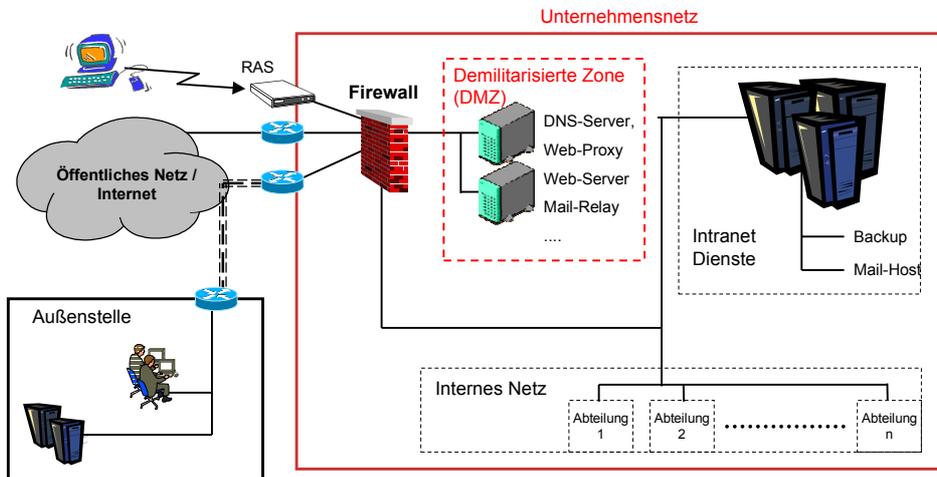
Sicherheitsdienste für große Firmen => Teil 2: Firewalls



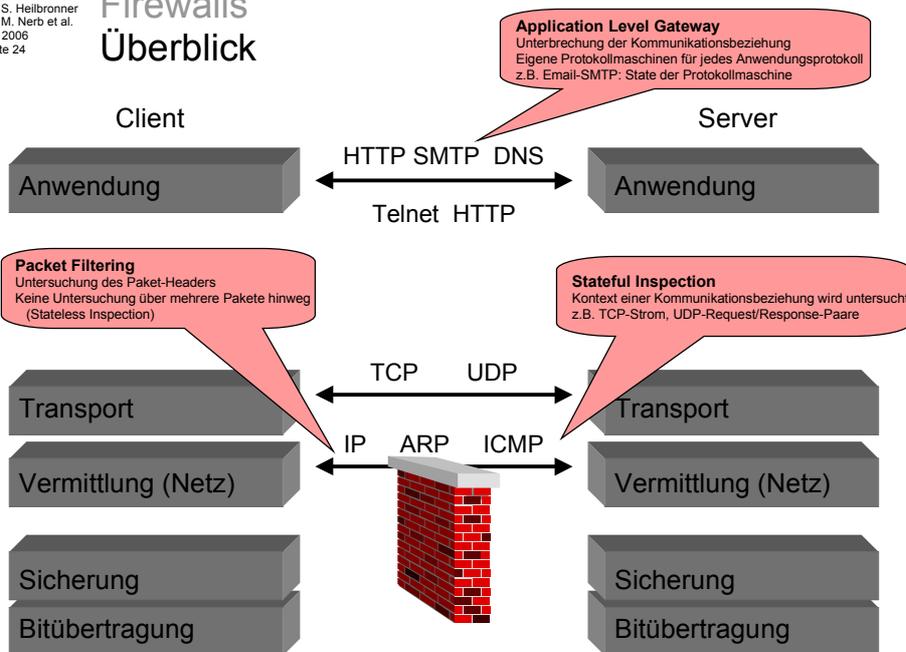
Firewalls Einsatzzweck

- „*A Firewall helps you to keep **unauthorized** users from accessing your network **resources**.* „
 - Zugriffsrechteverwaltung für Kommunikationsbeziehungen (*Access Control Policy*)
- Grundprinzip:
 - Alles ist (zunächst) prinzipiell gesperrt.
 - Kommunikationsbeziehungen werden einzeln erlaubt.
- => ALLE Bereiche des Netzzugangs werden tangiert!
- Festlegung der Konfiguration in großen IT-Infrastrukturen
 - Iterativer Prozeß in Abstimmung mit vielen Beteiligten
 - Unterliegt ständigem „Change Management“
 - Umgehung durch Tunnelling vermeiden

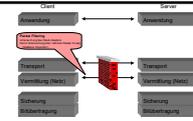
Internet-Übergang Architektur



Firewalls Überblick

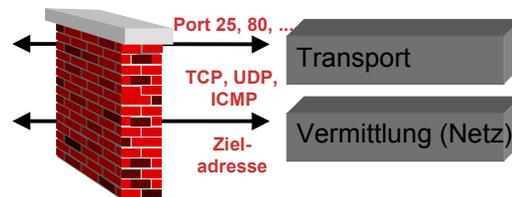


Firewalls Packet Filtering

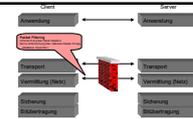


■ Filterung erfolgt nach Bitmustern im Paket-Header, z.B.

- IP-Absenderadresse, IP-Zieladresse
- Protokolltyp: TCP / UDP / ICMP
- Portnummern als Indiz für Dienst, z.B.
 - Port 80/TCP und 44s/TCP für HTTP /HTTPS
 - Port 25/TCP für SMTP (Email)
 - Port 22/TCP für SSH
 - Port 53/UDP für DNS



Packet Filtering Bewertung



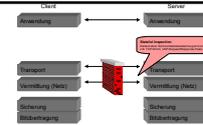
■ Vorteile

- transparent, keine spezielle Anpassung im Netzwerk nötig
- flexibel, jedes gängige Client/Server-Protokoll wird unterstützt
- geringe Kosten
- hoher Durchsatz
- in Routern hoch-performant implementierbar

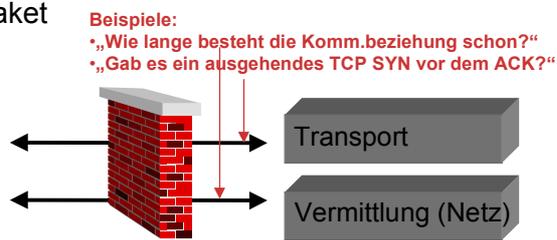
■ Nachteile

- Regelsätze starr und schwer zu verwalten
- unzureichende Authentifizierung (IP-Adresse nicht verifizierbar)
- Gefälschte Information in Anwendungsprotokollen (z.B. Mail-Header) können in das interne Netz gelangen.
- Logging und Accounting in Routern nicht üblich

Stateful Inspection Überblick



- Auch: „Stateful Inspection, Smart Filtering, Adaptive Screening“
- Zustände der „Verbindungen“ werden analysiert, z.B.
 - Verbindungsauf- und abbau
 - Dauer der Verbindung
- Verwendung zusätzlich zum Packet Filtering
- Dynamische Reaktion des Filters wird realisiert, z.B.:
 - Datenpakete werden nur für etablierte Verbindung akzeptiert.
 - Ausgehendes UDP-Paket öffnet ein Zeitfenster für nachfolgende Antwortpakete.
- Beste „einfache“ Lösung



Aufbau TCP-Verb.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1	0.000000	leia.nuclab.de	212.184.6.57	TCP	4571 > http [SYN] Seq=4180447360 Ack=0 Min=32120 Len=0
2	0.046438	212.184.6.57	leia.nuclab.de	TCP	http > 4571 [SYN, ACK] Seq=3393461787 Ack=4180447361 W:
3	0.046496	leia.nuclab.de	212.184.6.57	TCP	4571 > http [ACK] Seq=4180447361 Ack=3393461788 Min=32:
4	0.048765	leia.nuclab.de	212.184.6.57	HTTP	GET / HTTP/1.0
5	0.156148	212.184.6.57	leia.nuclab.de	TCP	http > 4571 [ACK] Seq=3393461788 Ack=4180447787 Min=10:
6	0.321248	212.184.6.57	leia.nuclab.de	HTTP	HTTP/1.1 200 OK
7	0.321289	leia.nuclab.de	212.184.6.57	TCP	4571 > http [ACK] Seq=4180447787 Ack=3393462796 Min=32:

Frame 1 (74 on wire, 74 captured)

- [-] Ethernet II
- [-] Internet Protocol
 - Version: 4
 - Header length: 20 bytes
 - Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP 0x00: Default; ECN: 0x00)
 - Total Length: 60
 - Identification: 0x30a6
 - [-] Flags: 0x04
 - Fragment offset: 0
 - Time to live: 64
 - Protocol: TCP (0x06)
 - Header checksum: 0x2ba4 (correct)
 - Source: leia.nuclab.de (62.157.196.227)
 - Destination: 212.184.6.57 (212.184.6.57)
 - [-] Transmission Control Protocol, Src Port: 4571 (4571), Dst Port: http (80), Seq: 4180447360, Ack: 0, Source port: 4571 (4571)
 - Destination port: http (80)
 - Sequence number: 4180447360
 - Header length: 40 bytes
 - [-] Flags: 0x0002 (SYN)
 - Window size: 32120

Filter: Destination Port (tcp.dstport)

**Aufbau
 TCP-Verb.
 HTTP-
 Anfrage**

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1	0.000000	192.168.1.100	192.168.1.1	TCP	4571 > http [SYN] Seq=4180447360 Ack=0 Min=32120 Len=0
2	0.046438	192.168.1.1	192.168.1.100	TCP	http > 4571 [SYN, ACK] Seq=3393461787 Ack=4180447361 Win=32
3	0.046496	192.168.1.100	192.168.1.1	TCP	4571 > http [ACK] Seq=4180447361 Ack=3393461788 Win=32
4	0.048765	192.168.1.100	192.168.1.1	HTTP	GET / HTTP/1.0
5	0.156148	192.168.1.1	192.168.1.100	TCP	http > 4571 [ACK] Seq=3393461788 Ack=4180447787 Win=10
6	0.321248	192.168.1.100	192.168.1.1	HTTP	HTTP/1.1 200 OK
7	0.321289	192.168.1.100	192.168.1.1	TCP	4571 > http [ACK] Seq=4180447787 Ack=3393462796 Win=32

Frame 4 (492 on wire, 492 captured)

- Ethernet II
- Internet Protocol
 - Transmission Control Protocol, Src Port: 4571 (4571), Dst Port: http (80), Seq: 4180447361, Ack: 3393461788
 - Source port: 4571 (4571)
 - Destination port: http (80)
 - Sequence number: 4180447361
 - Next sequence number: 4180447787
 - Acknowledgement number: 3393461788
 - Header length: 32 bytes
 - Flags: 0x0018 (PSH, ACK)
 - Window size: 32120
 - Checksum: 0xa905 (correct)
 - Options: (12 bytes)
- Hypertext Transfer Protocol
 - GET / HTTP/1.0\r\n
 - User-Agent: Mozilla/5.0 (X11; U; Linux 2.2.18 i686; en-US; rv:0.8.1+) Gecko/20010422\r\n
 - Accept: */*\r\n
 - Accept-Language: en, de; q=0.500\r\n
 - Accept-Encoding: gzip,deflate,compress,identity\r\n
 - Accept-Charset: ISO-8859-1, utf-8; q=0.667, *; q=0.667\r\n
 - Via: 1.1 192.168.1.1:80 (Squid/2.3.STABLE4-hno.CVS)\r\n

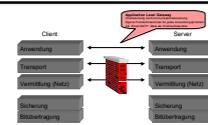
**Aufbau
 TCP-Verb.
 HTTP-
 Anfrage
 Antwort**

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1	0.000000	192.168.1.100	192.168.1.1	TCP	4571 > http [SYN] Seq=4180447360 Ack=0 Min=32120 Len=0
2	0.046438	192.168.1.1	192.168.1.100	TCP	http > 4571 [SYN, ACK] Seq=3393461787 Ack=4180447361 Win=32
3	0.046496	192.168.1.100	192.168.1.1	TCP	4571 > http [ACK] Seq=4180447361 Ack=3393461788 Win=32
4	0.048765	192.168.1.100	192.168.1.1	HTTP	GET / HTTP/1.0
5	0.156148	192.168.1.1	192.168.1.100	TCP	http > 4571 [ACK] Seq=3393461788 Ack=4180447787 Win=10
6	0.321248	192.168.1.1	192.168.1.100	HTTP	HTTP/1.1 200 OK
7	0.321289	192.168.1.100	192.168.1.1	TCP	4571 > http [ACK] Seq=4180447787 Ack=3393462796 Win=32

Frame 6 (1074 on wire, 1074 captured)

- Ethernet II
- Internet Protocol
 - Transmission Control Protocol, Src Port: http (80), Dst Port: 4571 (4571), Seq: 3393461788, Ack: 4180447787
 - Source port: http (80)
 - Destination port: 4571 (4571)
 - Sequence number: 3393461788
 - Next sequence number: 3393462796
 - Acknowledgement number: 4180447787
 - Header length: 32 bytes
 - Flags: 0x0018 (PSH, ACK)
 - Window size: 10136
 - Checksum: 0xc5c7 (correct)
 - Options: (12 bytes)
- Hypertext Transfer Protocol
 - HTTP/1.1 200 OK\r\n
 - Server: Netscape-Enterprise/4.0\r\n
 - Date: Mon, 30 Apr 2001 14:38:36 GMT\r\n
 - Content-type: text/html\r\n
 - Connection: close\r\n
 - \r\n
 - Data (875 bytes)

Application Level Gateways Überblick



- Eigene Protokollinstanz für jedes Anwendungsprotokoll
- Typische Manipulationen und Prüfungen
 - Entscheidung, ob Protokollschritte ausgeführt bzw. Daten übertragen werden.
 - Ist dieser Ablauf (Schritte/Inhalte) inhaltlich zulässig?
 - „Wird Email mit diesem Inhalt von diesem Mail-Relay akzeptiert?“
 - Einhaltung des Protokolls
 - Hat sich die andere Protokollinstanz „korrekt“ verhalten?
 - Port-Umsetzung
 - Anonymisierung des Verkehrs

Vergleich

Paketfilter

- i.a. nur Daten der Vermittlungs-/Transport-Protokolle werden geprüft und gefiltert
- hohe Performanz, da nicht bis Anwendungsebene geprüft wird
- Regeln werden statisch definiert
- niedrigeres Sicherheitsniveau

Application Level Gateway

- Anwendungsdaten und -Protokolle werden geprüft und gefiltert
- geringere Performanz, da aufwendige und tiefgreifende Prüfung und Filterung
- Regelwerk kann dynamisch und flexibel angepasst werden
- hohes Sicherheitsniveau

Rückblick auf Firewalls

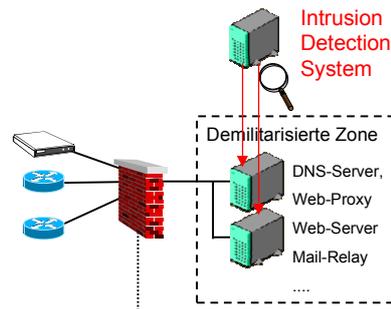
- Trennung und Filterung des internen / externen Netzverkehrs
- Vorteile heutiger Firewalls (bzw. deren Implementierung)
 - einfache Regelung des Netzwerkverkehrs
 - Unterstützung und Prüfung aller wichtigen Protokolle: IP, UDP, TCP, Anwendungsprotokolle
 - Verbergen der internen Netzstruktur (durch „NAT“)
- Nachteile von Firewalls in großen Netzen
 - Regelwerk schnell unübersichtlich
 - häufige Konfigurationsänderungen notwendig
 - Komplexes Change Management
 - bei grossem Netzwerk potentieller Engpaß

Intrusion Detection System (IDS) Überblick

- Funktion
 - beobachten böswillige Aktivitäten (*malicious activities*)
 - informieren über Aktivitäten (Alarm)
 - initiieren ggf Gegenmaßnahmen (Response)
- Analogie: „Alarmanlage“*
- Räume und Flure werden mit Bewegungsmelder ausgestattet.
 - Fensterscheiben werden auf Druck, Schlag und Risse geprüft
- Typische Bestandteile
 - Agent (auf Host) - Host-basierte ID (1)
 - Sensor (für Netz) - Netz-basierte ID (2)
 - Managementkonsole

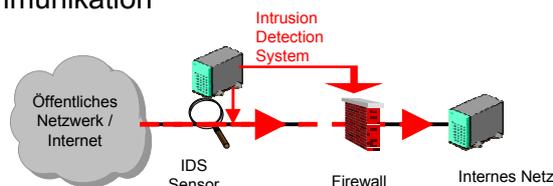
Host-basierte IDS Prinzip

- Software AUF dem überwachten Host
- Prüfung von:
 - Veränderung von Konfigurations- und Programmdateien
 - Berechnung von Hash-Prüfsummen über Dateien
 - Netzwerkaktivität (Port-Zugriffe)
 - Auswertung von Log-Dateien, Benutzer- und Prozessverhaltens
- Typische Maßnahmen:
 - Alarm an Managementkonsole
 - Sperrung von Diensten oder Benutzer-Accounts
 - „Port-Banner“ simulieren (Unterbrechung TCP-Strom)



Netz-basiertes IDS Überblick

- IDS Sensor ist **Software auf unabhängigem Host** („Paket-Sniffer“)
- „Intelligente“ Kopplung der Regelwerke von IDS + Firewall
- Prüfung und Analyse der:
 - Datenströme zwischen einzelnen Rechnern / Netzsegmenten
 - Netzlast innerhalb des geprüften Bereichs
- Gegenmaßnahmen (ähnlich host-basierter ID)
 - Alarm an Managementkonsole
 - Terminierung von Verbindungen
 - Aufzeichnen der Kommunikation
 - Situative Änderung der Firewall-Regeln



Intrusion Detection System Zusammenfassung

- Kontrolle der Hosts und der Netzlast
 - Nutzung zur Erkennung von Angriffen
 - Kein Ersatz für andere Sicherheitsverfahren
- Intelligente“ Kopplung der Regelwerke von IDS + Firewall zur dynamischen Regelanpassung
- Einsetzbar im internen und im externen Netz
- Nachteile:
 - Kopplung mit Firewall oder automatische Gegenmaßnahmen bedürfen der sorgfältigen Analyse ...
 - Hoher Konfigurationsaufwand für Pflege „erlaubter“ Vorgänge

Das wärs für heute ...

- Fragen / Diskussion
- Verbesserungsvorschläge
- Die Folien von heute kommen auf die Web-Seite der Vorlesung (zusammen mit einigen URLs).

- Einen schönen Abend !!!