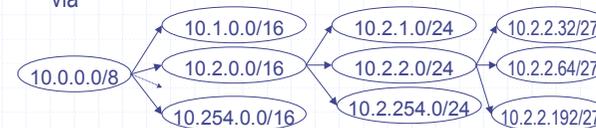


E-4: VLSM, Supernetting, NAT/PAT, Firewall

A. Memo

VLSM - Variable Length Subnet Masks

- 1987, esce l'**RFC 1009**, che specifica come una sottorete può utilizzare più *Subnet Mask*
- ammette lunghezze diverse dell'*extended-network-prefix*
- una rete viene prima divisa in sottoreti, poi alcune sottoreti sono ulteriormente suddivise in altre sotto-sottoreti, e così via



A. Memo / UniPD 2006

VLSM - Variable Length Subnet Masks

ATTENZIONE: tutte le tecniche descritte in questo modulo (VLSM, aggregamento delle reti, CIDR) funzionano solo se i protocolli di routing trasferiscono esplicitamente anche la subnet mask

no RIP v.1 e no IGRP

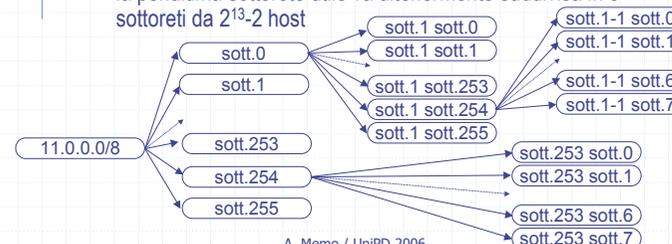
quindi gestiscono anche le reti/sottoreti tutti i bit a 0 e tutti i bit a 1

A. Memo / UniPD 2006

Esempio VLSM

Si vuole suddividere la rete 11.0.0.0/8 in 256 sottoreti utili da $2^{16}-2$ host, di cui

- la prima sottorete utile va ulteriormente suddivisa in 256 sottoreti da 2^8-2 host, di cui
 - ◆ la penultima sottorete utile va a sua volta suddivisa in 8 sottoreti utili da 2^5-2 host
- la penultima sottorete utile va ulteriormente suddivisa in 8 sottoreti da $2^{13}-2$ host



A. Memo / UniPD 2006

Soluzione VLSM (1)

network-prefix
 $11.0.0.0/8 = 00001011.00000000.00000000.00000000$

↓
 suddivisione in 256 ($= 2^8$) sottoreti prima

$11.0.0.0/16 = 00001011.00000000.00000000.00000000$ ←
 $11.1.0.0/16 = 00001011.00000001.00000000.00000000$
 $11.2.0.0/16 = 00001011.00000010.00000000.00000000$
 $11.3.0.0/16 = 00001011.00000011.00000000.00000000$

 $11.254.0.0/16 = 00001011.11111110.00000000.00000000$ ←
 $11.255.0.0/16 = 00001011.11111111.00000000.00000000$ ←

extended-network-prefix penultima

A. Memo / UniPD 2006

Soluzione VLSM (2)

extended-network-prefix
 $11.0.0.0/16 = 00001011.00000000.00000000.00000000$

↓
 suddivisione della prima sottorete in 256 ($= 2^8$) sottoreti

$11.0.0.0/24 = 00001011.00000000.00000000.00000000$
 $11.0.1.0/24 = 00001011.00000000.00000001.00000000$
 $11.0.2.0/24 = 00001011.00000000.00000010.00000000$
 $11.0.3.0/24 = 00001011.00000000.00000011.00000000$

 $11.0.254.0/24 = 00001011.00000000.11111110.00000000$ ←
 $11.0.255.0/24 = 00001011.00000000.11111111.00000000$ ←

nuovo extended-network-prefix penultima

A. Memo / UniPD 2006

Soluzione VLSM (3)

extended-network-prefix
 $11.0.254.0/24 = 00001011.00000000.11111110.00000000$

↓
 suddivisione della penultima sottorete in 8 ($= 2^3$) sottoreti

$11.0.254.0/27 = 00001011.00000000.11111110.00000000$
 $11.0.254.32/27 = 00001011.00000000.11111110.00100000$
 $11.0.254.64/27 = 00001011.00000000.11111110.01000000$
 $11.0.254.96/27 = 00001011.00000000.11111110.01100000$
 $11.0.254.128/27 = 00001011.00000000.11111110.10000000$
 $11.0.254.160/27 = 00001011.00000000.11111110.11000000$
 $11.0.254.192/27 = 00001011.00000000.11111110.10100000$
 $11.0.254.224/27 = 00001011.00000000.11111110.11100000$

nuovo extended-network-prefix

A. Memo / UniPD 2006

Soluzione VLSM (4)

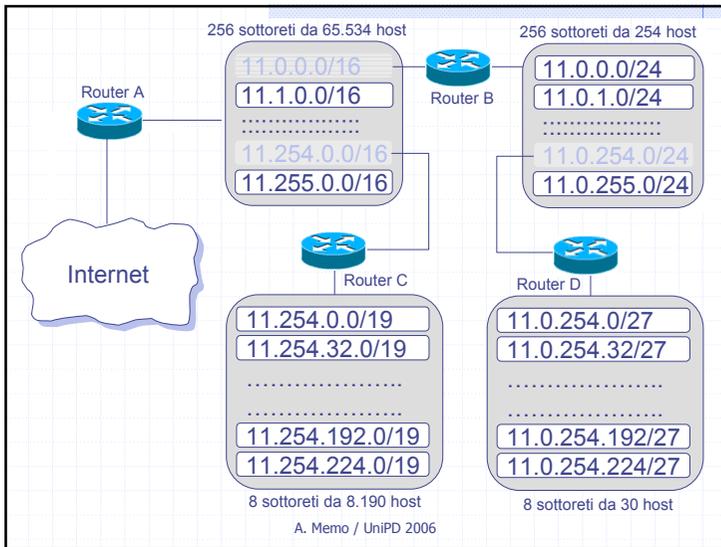
extended-network-prefix
 $11.254.0.0/16 = 00001011.11111110.00000000.00000000$

↓
 suddivisione della prima sottorete in 8 ($= 2^3$) sottoreti

$11.254.0.0/19 = 00001011.11111110.00000000.00000000$
 $11.254.32.0/19 = 00001011.11111110.00100000.00000000$
 $11.254.64.0/19 = 00001011.11111110.01000000.00000000$
 $11.254.96.0/19 = 00001011.11111110.01100000.00000000$
 $11.254.128.0/19 = 00001011.11111110.10000000.00000000$
 $11.254.160.0/19 = 00001011.11111110.10100000.00000000$
 $11.254.192.0/19 = 00001011.11111110.11000000.00000000$
 $11.254.224.0/19 = 00001011.11111110.11100000.00000000$

nuovo extended-network-prefix

A. Memo / UniPD 2006



Commento alla soluzione (1)

- ◆ siamo partiti da una rete di classe A
 - Host utili: $2^{24}-2=16.777.214$
- ◆ abbiamo creato
 - $(256-2)+(256-1)+8+8 = 525$ sottoreti
- ◆ con un numero totale di host di
 - $(254 \times 65.533) + (255 \times 254) + (8 \times 30) + (8 \times 8.190) = 16.775.912$

A. Memo / UniPD 2006

Commento alla soluzione (2)

- ◆ quante righe compongono la tabella di instradamento del Router A?
- ◆ attraverso l'interfaccia lato interno vede $254 + 255 + 8 + 8 = 525$ reti !
- ◆ una tabella di instradamento grande implica
 - traffico elevato
 - lentezza di convergenza
 - grande mole di lavoro dei router

A. Memo / UniPD 2006

Aggregamento delle reti

il Router D instrada con Subnet Mask = /27 verso le sue sottoreti, e comunica ai router adiacenti solo la loro aggregazione



In tal modo si riducono di molto le righe delle tabelle di tutti i router, specialmente i *border*.

A. Memo / UniPD 2006

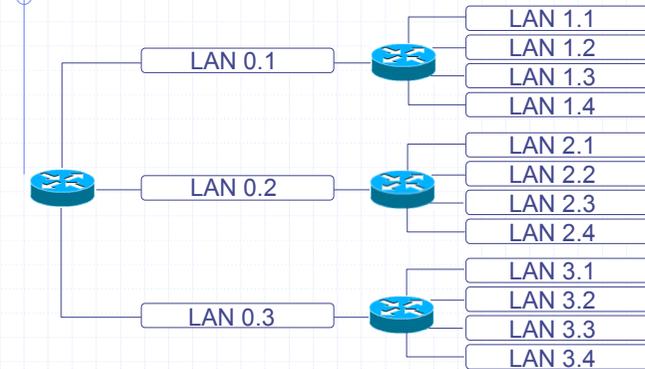
Esercizio

Un'azienda è strutturata in 3 sedi staccate che fanno capo allo stesso router, ciascuna con un massimo di 4 reparti, ed ogni reparto è una LAN distinta, con un massimo di 50 utenti.

Proporre una possibile pianificazione degli indirizzi IP.

A. Memo / UniPD 2006

Traccia di soluzione



A. Memo / UniPD 2006

Traccia di soluzione

- ◆ almeno 6 bit per i 50 host dei laboratori/uffici di ogni reparto + una porta del router
 - ◆ almeno 2 bit per i 4 reparti
 - ◆ almeno 2 bit per le 3 sedi e per le sottoreti di interconnessione tra i router
- per un totale di 10 bit.

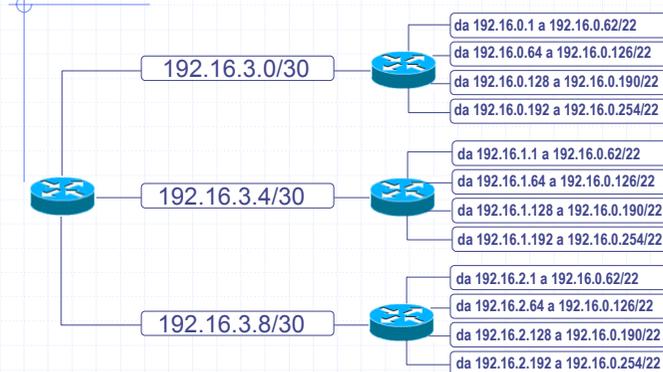
È quindi sufficiente un indirizzo di classe B. Partiamo ad esempio dalla sottorete 172.16.0.0/22.

172.16.0.0/22 = 10101100.00010000.00000000.00000000



A. Memo / UniPD 2006

Traccia di soluzione



A. Memo / UniPD 2006

Classless Inter-Domain Routing

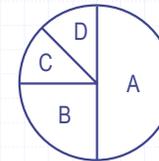
- ◆ Non instrada in base alla classe (campo *network-prefix*) dell'indirizzo, ma solo in base ai bit più significativi (campo *IP-prefix*) dell'intero indirizzo IP
- ◆ si utilizza una *Network Mask* per individuare l'IP-prefix
- ◆ la Network Mask può essere più corta della maschera standard di quella classe (**supernetting**)

A. Memo / UniPD 2006

Esempio CIDR

Un ISP possiede il blocco di indirizzi 200.25.16.0/20, e vuole distribuire questi indirizzi tra 4 aziende con le seguenti caratteristiche:

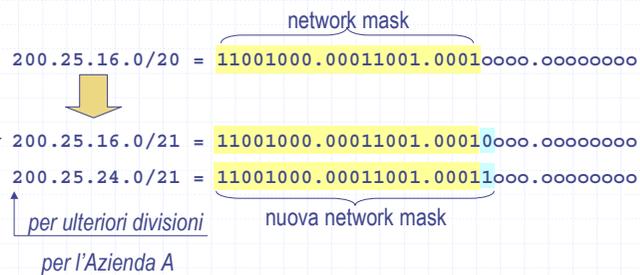
- azienda A: 2000 host
- azienda B: 1000 host
- azienda C: 500 host
- azienda D: 500 host



A. Memo / UniPD 2006

Soluzione (1)

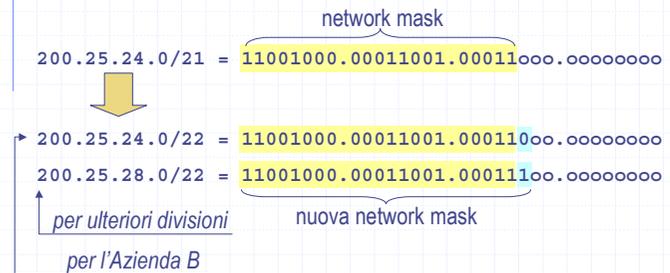
1. suddividere il blocco di indirizzi in due fette: (A) e (B+C+D)



A. Memo / UniPD 2006

Soluzione (2)

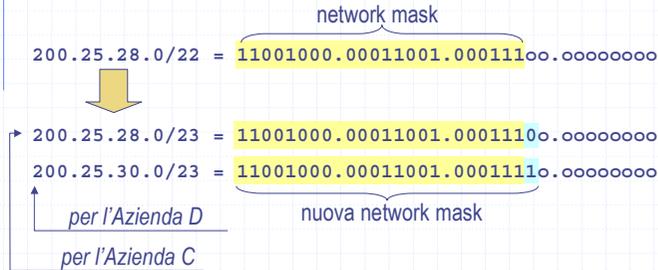
- suddividere il secondo blocco in due fette uguali: (B) e (C+D)



A. Memo / UniPD 2006

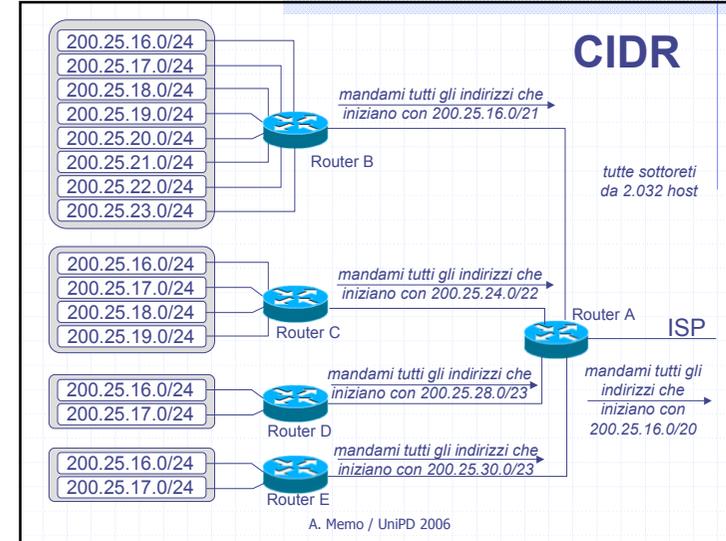
Soluzione (3)

- suddividere il secondo blocco in due fette uguali: (C) e (D)



A. Memo / UniPD 2006

CIDR



Indirizzi pubblici e privati

IANA ha suddiviso gli indirizzi IP in:

- **registrati** o **pubblici**, se vengono attribuiti formalmente e forniti staticamente o dinamicamente dall'ISP
- **privati**, solo ad uso interno, di valore compreso tra

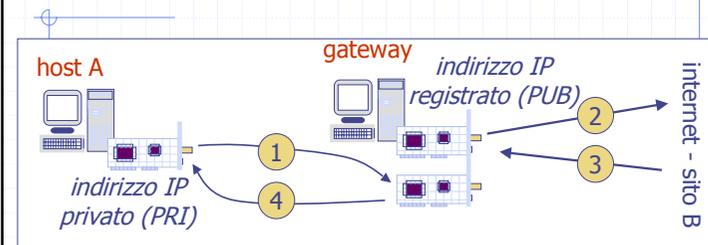
10.0.0.0 - 10.255.255.255 1 rete di classe A

172.16.0.0 - 172.31.255.255 16 reti di classe B

192.168.0.0 - 192.168.255.255 255 reti di classe C

A. Memo / UniPD 2006

traduzione degli indirizzi



- 1= richiesta da host A (PRI) a gateway (PRI) per sito B (PUB)
- 2= richiesta da gateway (PUB) ad sito B (PUB)
- 3= risposta da sito B (PUB) a gateway (PUB)
- 4= risposta da gateway (PRI) a host A (PRI)

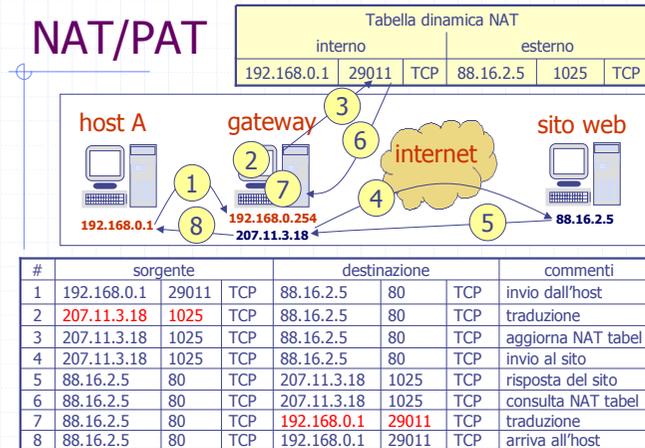
A. Memo / UniPD 2006

Tecniche di traduzione

- ◆ La traduzione di indirizzi può avvenire in diversi modi:
 - **UNIVOCO**, un indirizzo privato per ogni indirizzo fisico, e questa associazione può essere (NAT):
 - ◆ statica (usato in genere per i server)
 - ◆ dinamica
 - **NON UNIVOCO**, in base alla coppia IP-PortNumber, con tecnica NAT-PAT, detta anche NAPT (Network Address Port Translation) o IP Masquerading; permette di condividere un indirizzo pubblico tra molti utenti con indirizzi privati

A. Memo / UniPD 2006

NAT/PAT



A. Memo / UniPD 2006

Limiti del NAT/PAT

NAT:

- ◆ mancanza della connessione diretta tra gli end-point
- ◆ malfunzionamento delle applicazioni che veicolano indirizzi IP al loro interno (anche il TCP)
- ◆ in IPSec occorre ricalcolare il checksum

PAT:

- ◆ impossibilità di associare dall'esterno il solo indirizzo IP pubblico a più host (gaming multi player o più server web interni)

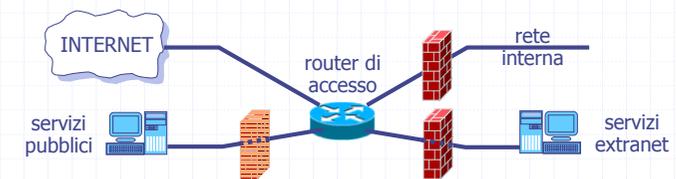
entrambi:

- ◆ collo di bottiglia per il traffico (criticità per i guasti)

A. Memo / UniPD 2006

Sicurezza: firewall

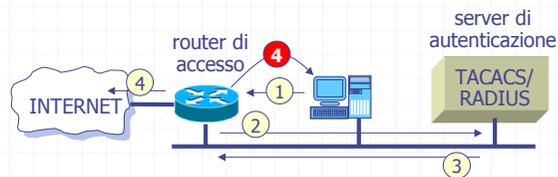
- ◆ un firewall è un dispositivo che governa il traffico tra due reti distinte, permettendo solo quello autorizzato e registrando eventuali tentativi di effrazione
- ◆ l'autorizzazione deriva dall'identificazione e accettazione degli utenti/sistemi che effettuano la richiesta e dalla congruità delle relative risposte



A. Memo / UniPD 2006

Sicurezza: autenticazione

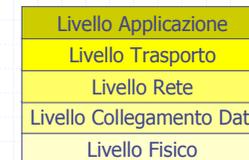
- ◆ la distribuzione degli accessi ad Internet va regolamentata con uno schema di autenticazione personalizzata
- ◆ bloccano le richieste non autorizzate
- ◆ esempio di autenticazione interna:



A. Memo / UniPD 2006

Firewall

- ◆ un firewall può operare
 - a livello rete (*packet filtering*)
 - a livello trasporto (*circuit gateway*)
 - a livello applicazione (*application*)
 - basandosi sui contenuti



A. Memo / UniPD 2006

Firewall: classificazioni

- ◆ screening router firewall
 - ◆ computer-based firewall
 - ◆ firewall dedicati e/o integrati
 - ◆ firewall interno
 - ◆ host firewall
 - ◆ screened host gateway
- classificazione in base all'architettura esterna

- ◆ static packet filter firewall
 - ◆ stateful firewall
 - ◆ NAT per IP masquerading
 - ◆ application firewall
- classificazione in base alle tecnologie di filtraggio

A. Memo / UniPD 2006

Screening router firewall

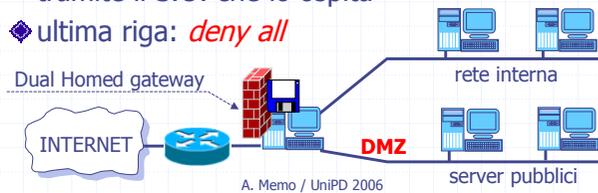
- ◆ pacchetto software aggiunto al S.O. del router
- ◆ generalmente costoso (patch aggiuntiva)
- ◆ consuma risorsa hardware
- ◆ intercetta attacchi semplici (scrematura a livello IP)
- ◆ riduce i lavori di altri firewall
- ◆ ultima riga: *permit all*



A. Memo / UniPD 2006

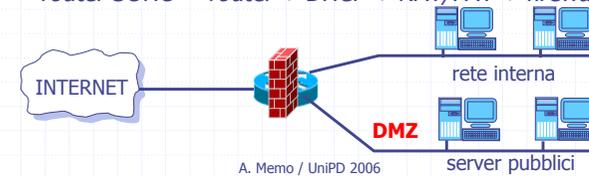
Computer-based firewall

- ◆ pacchetto software aggiunto al S.O. del server di condivisione degli accessi
- ◆ generalmente poco costoso
- ◆ generalmente l'hardware è sufficiente
- ◆ attaccabile non solo come firewall, ma anche tramite il S.O. che lo ospita
- ◆ ultima riga: *deny all*



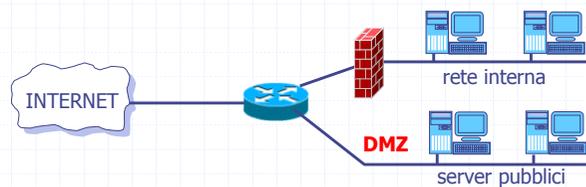
Firewall integrati e/o dedicati

- ◆ dispositivi autonomi indipendenti
 - ◆ S.O. minimo (e quindi più sicuro)
 - ◆ generalmente più costoso
 - ◆ avviamento e manutenzione minimizzati
 - ◆ richiede aggiornamenti (flash o patch)
- router SOHO = router + DHCP + NAT/PAT + firewall*



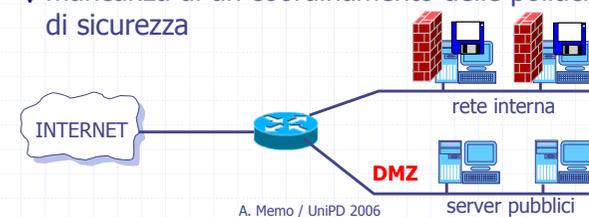
Firewall interno

- ◆ posizionato tra router esterno e rete interna
- ◆ blocca con più sicurezza gli accessi alla rete interna



Host firewall

- ◆ pacchetto software installato nei client
- ◆ garantisce una protezione più dettagliata ed approfondita, ma limitata al solo client che lo ospita
- ◆ mancanza di un coordinamento delle politiche di sicurezza



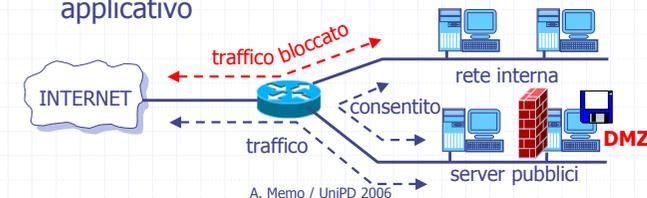
DMZ

- ◆ **DeMilitarized Zone**, zona accessibile dall'esterno, contenente servizi pubblici
- ◆ il firewall impedisce anche che traffico prodotto dalla DMZ entri nella rete interna
- ◆ nella DMZ può essere installato anche un host con funzioni di *application firewall*
 - controlla le richieste all'interno delle sessioni applicative
 - cerca di respingere attacchi via browser e HTTP
 - opera a livello applicazione
- ◆ gli host della DMZ vengono chiamati *Bastion Host*

A. Memo / UniPD 2006

Screened host gateway

- ◆ pacchetto software installato in un host della rete DMZ (bastion host)
- ◆ lo *screening router* impedisce il traffico diretto tra rete esterna e rete interna
- ◆ il *bastion host* governa il traffico a livello applicativo



A. Memo / UniPD 2006

Caratteristiche di un firewall

- ◆ prestazioni di filtraggio
- ◆ esigenze di calcolo
- ◆ complessità di filtraggio vs volume di traffico
- ◆ scelta e limitazione delle regole

A. Memo / UniPD 2006

Static packet filter firewall

- ◆ tipicamente attivo nei router
- ◆ opera a livello rete, in base a:
 - indirizzo IP
 - indirizzo della porta
 - protocollo
- ◆ indipendente dalle applicazioni
- ◆ configurazione difficile
- ◆ facilmente aggirabile
- ◆ costo contenuto, prestazioni buone

A. Memo / UniPD 2006

Stateful firewall (dynamic)

- ◆ come il packet statico, ma basato sullo stato dei vari livelli
- ◆ il primo pacchetto di una connessione IP passa attraverso tutte le regole, se ne ha il permesso
- ◆ il firewall identifica la connessione e permette il passaggio a tutti i suoi pacchetti in entrambe le direzioni
- ◆ prestazioni migliori del packet statico

A. Memo / UniPD 2006

NAT per IP Masquerading

- ◆ la NAT permette di connettere più computer ad Internet usando un host con un solo indirizzo IP pubblico
- ◆ come effetto gli host interni vengono mascherati all'esterno

A. Memo / UniPD 2006

Application firewall gateway

- ◆ effettua filtraggio a livello applicazione
- ◆ un proxy è un application firewall gateway, e può offrire
 - connettività
 - caching
 - auditing
 - sicurezza e privacy
- ◆ spesso svolge anche funzioni di IDS (*Intrusion Detection System*)

A. Memo / UniPD 2006

Riassumendo

- ◆ classful
- ◆ subnetting FLSM
- ◆ subnetting VLSM
- ◆ aggregazione
- ◆ classless CIDR
- ◆ NAT/PAT

A. Memo / UniPD 2006