Laboratorio di Reti di Calcolatori

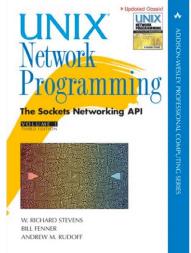
Lezione 1





Materiale didattico

- Slides delle lezioni
- UNIX® Network Programming Volume 1, 3rd ed.: The Sockets Networking API, R. Stevens
- Gapil Guida alla Programmazione in Linux
 - Disponibile online







Programma

- Introduzione architetture e protocolli di rete: TCP, UDP
- Programmi per la gestione della rete in Unix/Linux
 - ifconfig, arp, route, netstat, ping, traceroute, tcpdump, nslookup
- Applicazioni di rete: DNS, FTP
- Il modello di programmazione client/server e P2P
- Socket di Berkeley:
 - l'interfaccia di programmazione socket
 - socket TCP/UDP
 - server concorrenti
 - IO/Multiplexing
 - conversione di nomi ed Indirizzi





Applicazioni di rete

- · Applicazioni di rete
 - processi eventualmente in esecuzione su macchine differenti
 - operano in modo indipendente
 - scambiano informazioni attraverso una rete
- · Il sottosistema di comunicazione
 - gestisce lo scambio di informazioni
 - attraverso i propri servizi





Protocollo

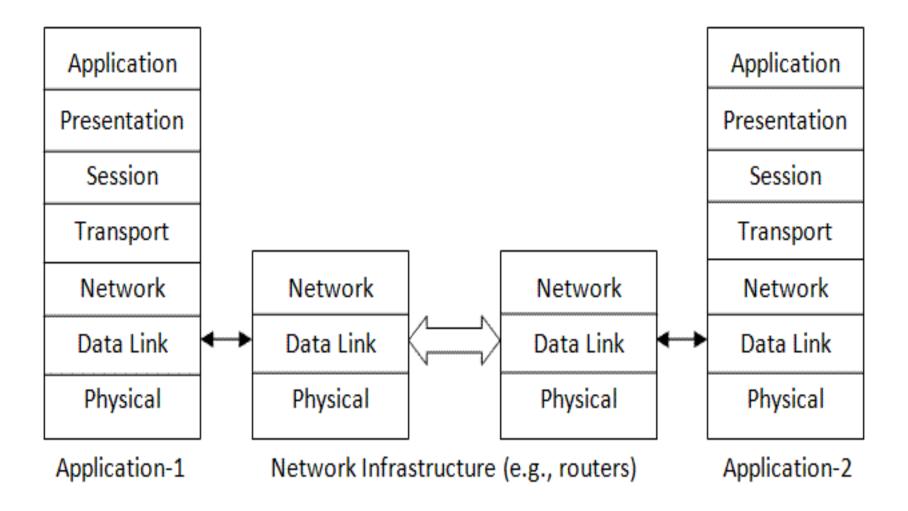
La comunicazione tra le entità avviene attraverso un protocollo

• Insieme di regole e di convenzioni tra i partecipanti alla comunicazione





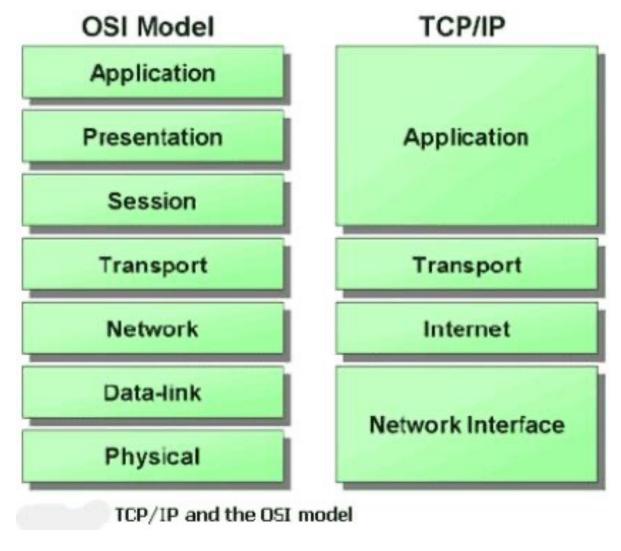
Protocolli e stratificazione (ISO/OSI)







Protocolli e stratificazione (ISO/OSI vs. TCP/IP)







Protocolli e stratificazione (ISO/OSI vs. TCP/IP)

Application

Presentation

Session

Transport

Network

Data Link

Physical

ISO/OSI 7-layer Networking Model HTTP, FTP, ...

TCP/UDP

IΡ

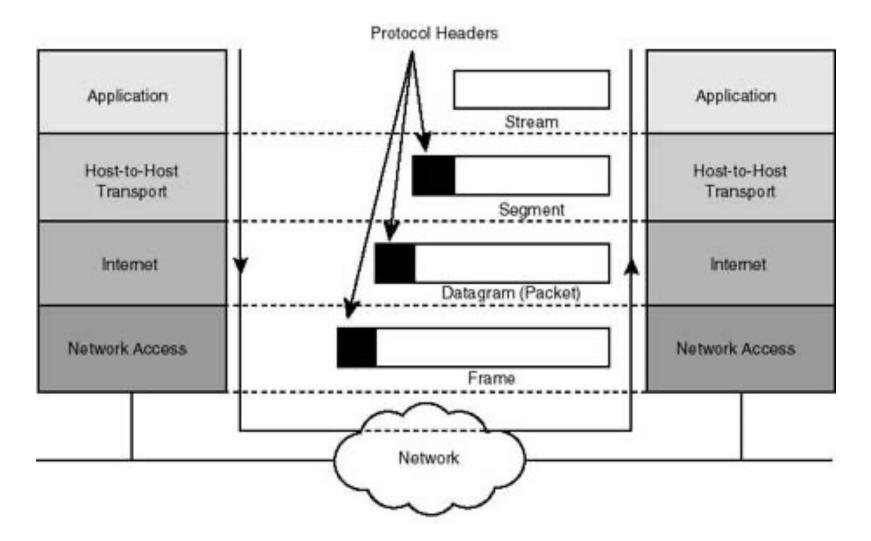
IEEE 802.11

TCP/IP-based Network





TCP/IP headers







Identificazione endpoint

- Ogni qual volta due endpoint vogliono comunicare devono identificarsi univocamente
- Tale identificazione avviene attraverso due livelli di indirizzamento:
 - Il primo determina l'host su cui e' in esecuzione il processo
 - Il secondo determina il **processo** con cui si vuole comunicare





Identificazione del Server

- Ogni qual volta due endpoint vogliono comunicare devono identificarsi univocamente
- Tale identificazione avviene attraverso due livelli di indirizzamento:
 - Il primo determina l'host su cui e' in esecuzione il processo
 - Ad ogni host di una rete IP e' associato un indirizzo IP
 - Il secondo determina il processo con cui si vuole comunicare





Indirizzi IP

- Un Indirizzo IP è un numero che identifica univocamente un dispositivo collegato ad una rete informatica che utilizza lo standard IP (Internet Protocol)
- Gli indirizzi IPv4 sono costituiti da 32 bit (4 byte), e vengono descritti con 4 numeri decimali rappresentati su 1 byte (quindi ogni numero varia tra 0 e 255) separati da un punto





Indirizzi IP

- Un esempio di indirizzo IPv4 è il seguente: 192.167.11.34
- Questa rappresentazione limita lo spazio di indirizzamento a 4,294,967,296 indirizzi univoci possibili
- La rete internet esclude 18.000.000 indirizzi utilizzati per le reti private
- Per ovviare al problema della mancanza di indirizzi IP dovuta alla costante crescita di Internet è stato introdotto l'IPv6



Indirizzamento IPv6

- Indirizzi lunghi 128 bit anziché 32
 - 2¹²⁸ indirizzi
 - circa 10³⁸ indirizzi
- Più precisamente
 - 340.282.366.920.938.463.463.374.607.431.768.211.456 indirizzi
- Alcune stime:
 - superficie della terra: 511.263.971.197.990 mq
 - 655.570.793.348.866.943.898.599 indirizzi IPv6 per mq

Indirizzamento IPv6

- L' indirizzo viene suddiviso in 8 blocchi di 16 bit ciascuno. I blocchi sono separati da ":" e vengono rappresentati in notazione esadecimale
 - 3ffe:1001:0001:0100:0a00:20ff:fe83:5531
 - 3ffe:1001:0001:0000:0000:0000:0000:0001
- Esistono delle semplificazioni:
 - si possono omettere gli zeri iniziali
 - 3ffe:1001:1:100:a00:20ff:fe83:5531
 - si possono sostituire gruppi di zeri con "::"
 - 3ffe:1001:1::1
- Gli indirizzi IPv6 compatibili IPv4 si scrivono:
 - ::163.162.170.171

IP header

| 4-bit | 8-bit | | 16-bit | 32-bit | | | |
|---------------------|------------------|---------|--------------------|--------------|--------|--|--|
| Ver. | Header Length | | Type of Service | Total Length | | | |
| Identification | | | 1 | Flags | Offset | | |
| Time To Live | | rotocol | Checksum | | | | |
| Source Address | | | | | | | |
| Destination Address | | | | | | | |
| Options and Padding | | | | | | | |





Identificazione del server

- Ogni qual volta due endpoint vogliono comunicare devono identificarsi univocamente
- Tale identificazione avviene attraverso due livelli di indirizzamento:
 - Il primo determina l'host su cui e' in esecuzione il processo
 - Ad ogni host di una rete IP e' associato un indirizzo IP
 - Il secondo determina il processo con cui si vuole comunicare
 - Ad ogni applicazione in esecuzione su un host e' associato un numero di porta





Numeri di Porta

- In un ambiente multitasking più processi in esecuzione su uno stesso host devono poter comunicare mediante lo stesso sottosistema di rete
- E' necessario consentire più connessioni simultaneamente
- Per poter tenere distinte le diverse connessioni su uno stesso host si utilizzano le porte





Numeri di Porta

Le porte sono interi a 16 bit da 0 a 65535

Da 0 a 1023: porte riservate (ai processi di root)

Da 1024 a 49151: porte registrate

 Da 49152 a 65535: porte effimere (per i client, ai quali non interessa scegliere una porta specifica)





Porte Riservate

- Esempi di porte riservate
- 21 ftp (trasferimento file)
- 22 ssh (login remoto sicuro)
- 25 smtp (invio email)
- 80 http (web)
- 143 imap (lettura email)
- Lista ufficiale su: http://www.iana.org/
- La corrispondenza tra nomi simbolici e numeri si trova nel file /etc/services



TCP e UDP

- I due principali protocolli relativi al livello di trasporto sono
 - TCP (Transport Control Protocol)
 - UDP (User Datagram Protocol);
- TCP
 - servizio con connessione
 - comunemente usato per i servizi a livello applicazione:
 - Telnet
 - HTTP
 - SMTP
 - FTP-data
- UDP
 - usato se le due parti A e B utilizzano un' interazione del tipo richiesta/risposta
 - per la sincronizzazione o il controllo del traffico dati (FTP)
 - oppure per ragioni di efficienza (NFS)





UDP

- UDP (User Datagram Protocol) è un protocollo standard, descritto nella RFC 768
- E' presente in ogni implementazione TCP/IP che non sia utilizzata esclusivamente per il routing
- UDP rappresenta un' interfaccia ad IP per le applicazioni
 - realizza un meccanismo di multiplexing e di demultiplexing
 - per l'invio e la ricezione dei datagram ai processi
 - grazie al concetto di porta
- E' un protocollo molto semplice, con basso overhead





UDP

- Ogni datagramma UDP è inviato in un singolo datagramma IP
 - quest'ultimo può venire frammentato durante una trasmissione
 - viene riassemblato dall'IP ricevente
 - prima di essere presentato al livello UDP
- Tutte le implementazioni IP devono accettare datagrammi di almeno 576 byte
 - accetta datagrammi UDP di almeno 516 byte
 - header IP è di al più 60 byte
- E' compito dell'applicazione
 - suddividere i dati inviati in datagrammi UDP di lunghezza appropriata
 - riassemblare i datagram ricevuti





UDP

- Un datagram UDP consiste in un header di 8 byte (64 bit), seguito dai dati
- Il preambolo contiene quattro campi ciascuno della lunghezza di 2 byte (16 bit):
 - 1. porta sorgente (sprt) intero a 16 bit (da 0 a 65535)
 - 2. porta destinazione (dprt) intero a 16 bit (da 0 a 65535)
 - indicanti il punto di accesso nell'host sorgente e nell'host di destinazione;
 - 3. lunghezza UDP
 - espressa in byte
 - comprende sia il preambolo che i dati
 - 4. checksum UDP
 - •stringa di 16 bit
 - utilizzata per il controllo degli errori





Datagramma UDP

| 0 | 1 | 5 | | | |
|-------------------|--------------------|-----------------------|--|--|--|
| | Porta sorgente | Porta di destinazione | | | |
| | Lunghezza segmento | Checksum | | | |
| Dati (in ottetti) | | | | | |





TCP

- TCP (Transmission Control Protocol) è un protocollo standard descritto nella RFC 793;
- Come per UDP, TCP è in pratica presente in ogni implementazione TCP/IP che non sia utilizzata esclusivamente per il routing
- TCP è molto più complesso di UDP
- Fornisce un analogo meccanismo di multiplexing e di de-multiplexing
- TCP offre a livello applicazione le seguenti funzionalità
 - trasferimento dati a flusso
 - affidabilità
 - controllo del flusso
 - trasferimenti full-duplex.





TCP

- Dal punto di vista dell'applicazione
 - TCP trasferisce un flusso continuo di byte lungo la rete
 - l'applicazione non si deve occupare di suddividere i dati in datagrammi
 - TCP raggruppa i bytes di dati in segmenti, passandoli poi al livello rete
- TCP stabilisce (entro certi limiti) come segmentare ed inviare i dati al livello rete
- TCP assegna un numero di sequenza ad **ogni byte trasmesso**, attendendo una conferma di avvenuta ricezione (**ACK**) da parte del TCP di destinazione
- Il TCP ricevente, quando restituisce un ACK al mittente, invia anche il **numero** massimo di sequenza che può ricevere nella prossima trasmissione
- Un segmento consiste in un preambolo di 20 byte, più un campo opzionale di 4 byte, seguito da zero o più byte di dati;





Segmento TCP

| 0 | 15 | | | | | | |
|--------------------------------------|------------|-------|----------------------------|-----|--|--|--|
| Р | orta Sorge | ente | Porta di Destinazione | | | | |
| Numero di sequenza (seq #) | | | | | | | |
| Numero di accettazione (ack #) | | | | | | | |
| Lungh. | | Flags | Dimensione della finestra | | | | |
| Checksum | | | Puntatore per dati urgenti | | | | |
| Opzioni (una o più parole da 32 bit) | | | | | | | |
| Dati (opzionali) | | | | | | | |
| | | | | | | | |
| | | | | - 1 | | | |





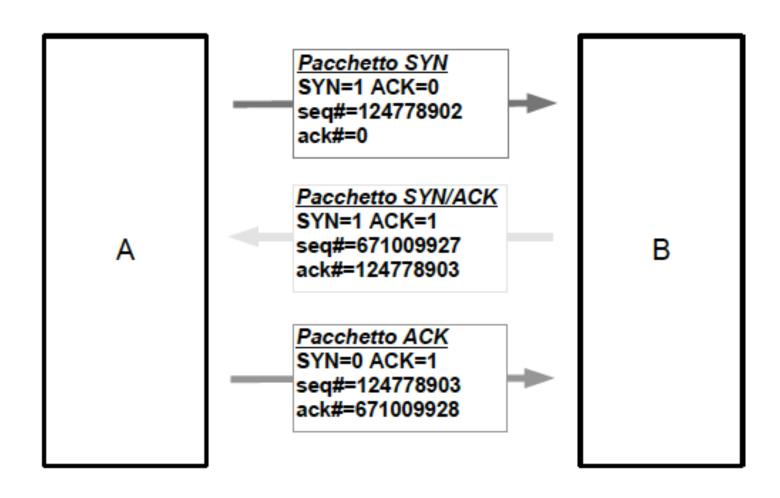
Three way handshake

- Quando un processo A sull'host C desidera aprire una connessione TCP con un processo B sull'host S:
 - C genera un numero di sequenza iniziale N ed invia a S un segmento TCP in cui il flag SYN è impostato su 1, il flag ACK su 0 ed i campi seq# e ack# sono impostati ad N ed a 0, rispettivamente
 - S genera un numero di sequenza iniziale M e risponde con un segmento in cui i flag SYN e ACK sono entrambi 1, mentre seq#=M e ack#=N+1
 - Infine, C invia ad S un segmento in cui SYN=0, ACK=1, seq#=N+1 e
 ack#=M+1
- Dopo tali tre fasi la connessione è stabilita, ed i due processi A e B possono scambiare dati





Three way handshake







Modello Client-Server

- Nel modello client-server si distinguono due entità
 - I programmi che forniscono un servizio, chiamati server
 - I programmi di utilizzo, detti client che effettuano le richieste

 Un server può (di norma deve) essere in grado di rispondere a più di un client





Modello Client-Server

- Distinguiamo due classi di server:
 - concorrenti
 - Iterativi

- Seguono questo modello tutti i servizi fondamentali di internet:
 - http, ftp, telnet, ssh, etc.





Identificare una Comunicazione

- La classica implementazione di un server concorrente prevede ad ogni nuova richiesta client venga generato un processo che la gestisce
- Come si distinguono processi server che forniscono uno stesso servizio a client diversi se utilizzano la stessa porta per comunicare e sono in esecuzione sullo stesso host?





Identificare una Comunicazione

- TCP e UDP usano 4 informazioni per identificare una comunicazione
 - Indirizzo IP del server
 - Numero di porta del servizio lato server
 - Indirizzo IP del client
 - Numero di porta del servizio lato client



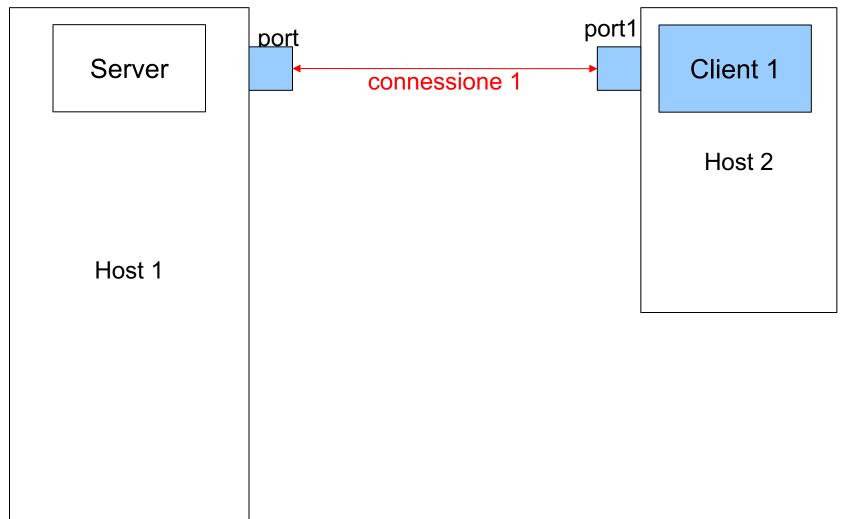


Endpoint

- Un endpoint è una coppia
 - (indirizzo IP, porta)
- Una connessione è una coppia di endpoints
 - (endpoint sorgente, endpoint destinazione)

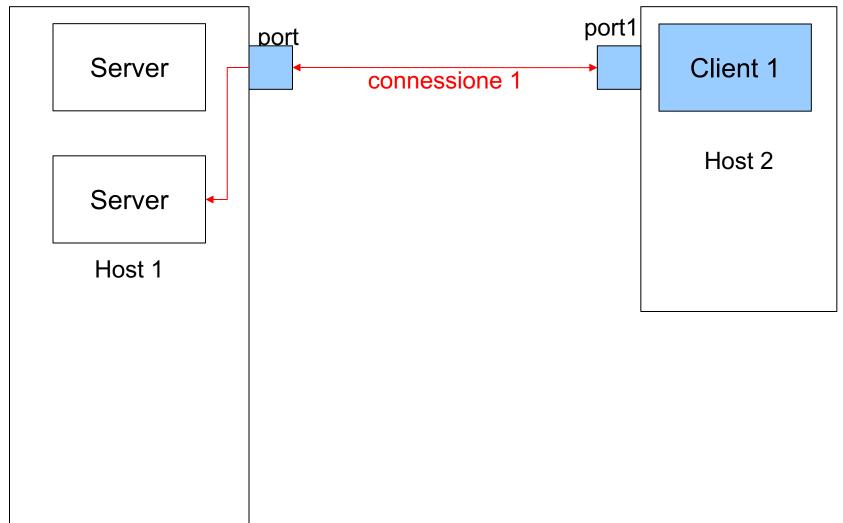






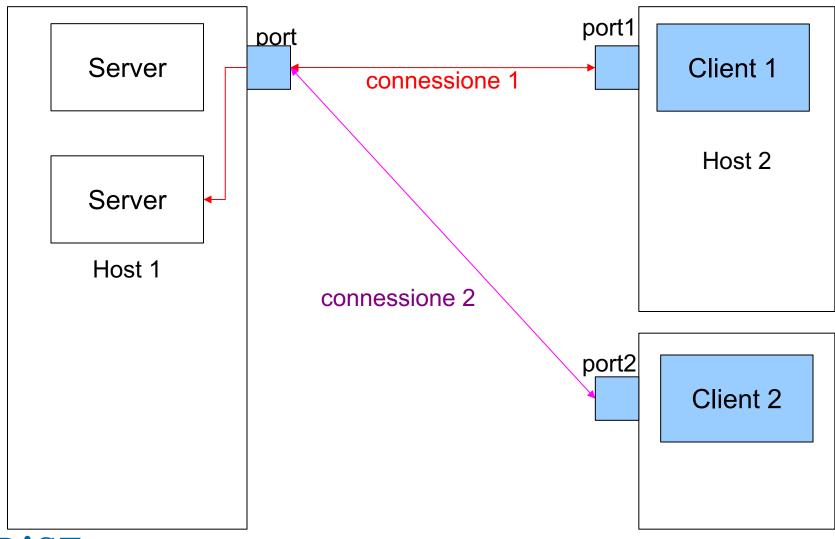






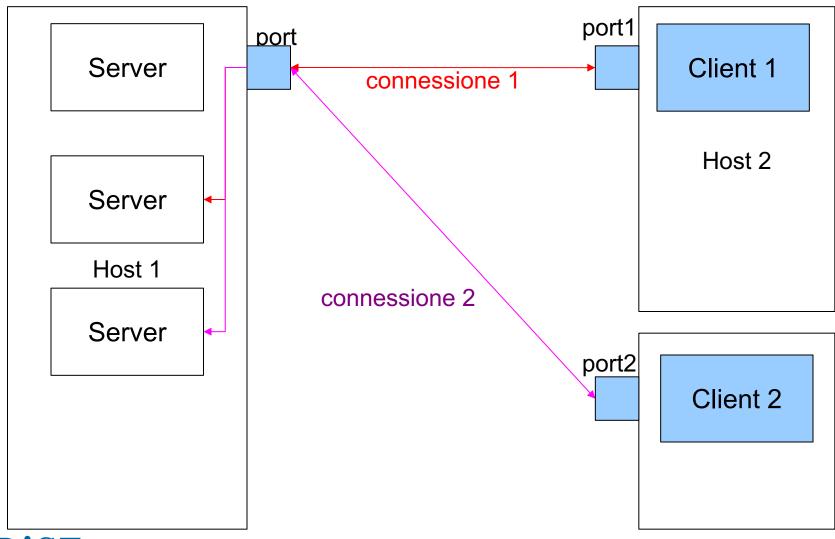




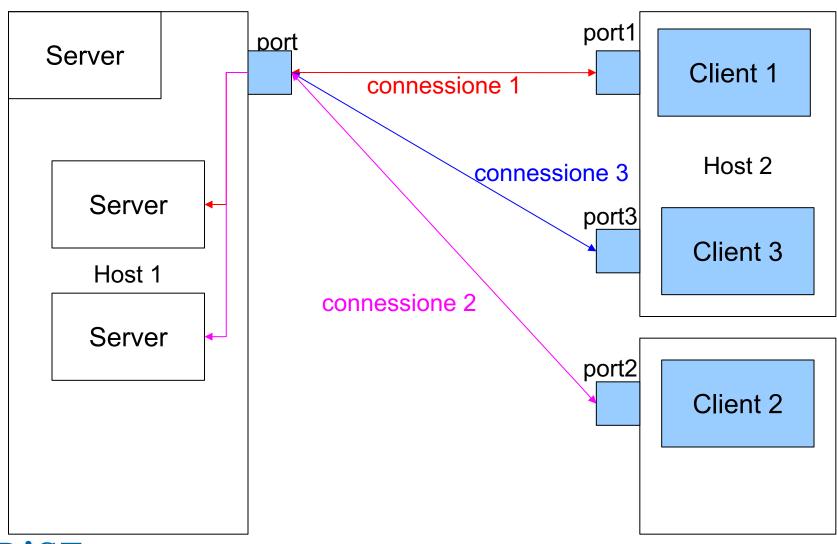




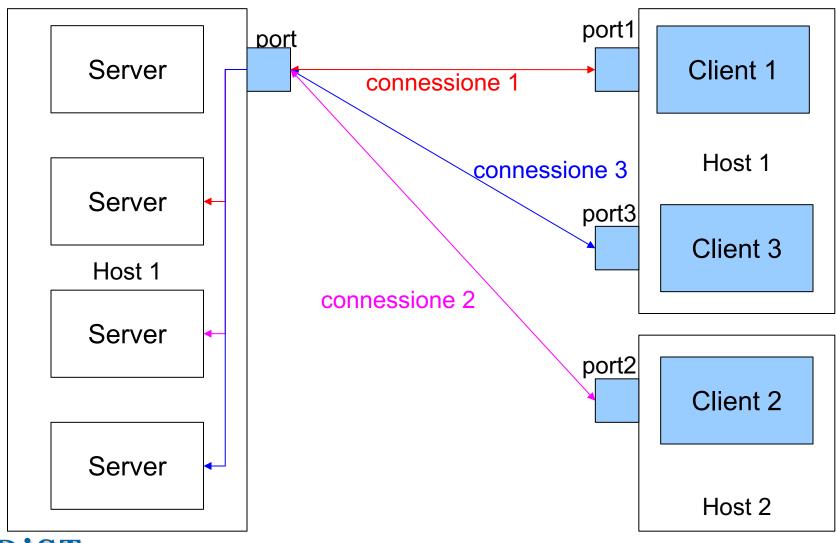














ANTHENOR STATES