

Reti di Calcolatori

IL LIVELLO TRASPORTO Protocolli TCP e UDP



II Livello Trasporto

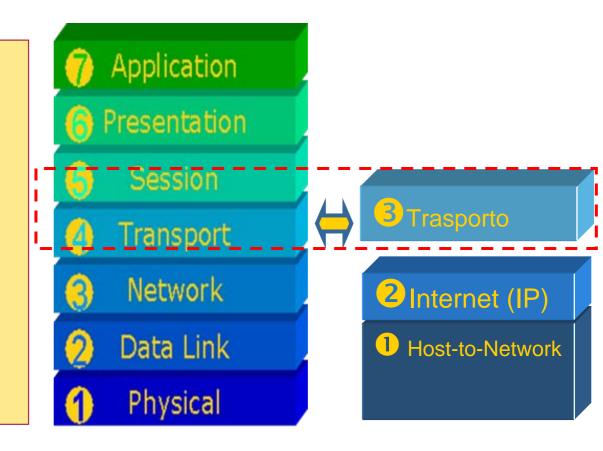
- Servizi e primitive
- Indirizzamento
- Protocolli di Trasporto
- Livello Trasporto in Internet
 - UDP
 - TCP



Livello TRASPORTO

Funzionalità

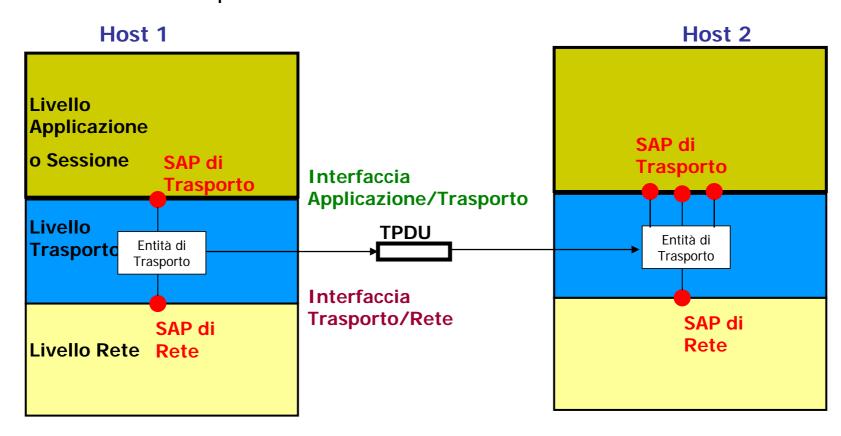
- 1. Controllo di flusso
- 2. Controllo delle connessioni
- 3. Controllo degli errori
- 4. Ordinamento
- 5. Multiplexing sulle applicazioni
- 6. Controllo della congestione





Servizi di Trasporto

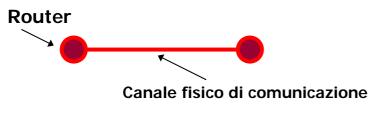
- Servizi efficienti ed affidabili per le applicazioni di rete.
- Il software o l'hardware che fornisce i servizi di trasporto è detto Entità di Trasporto.



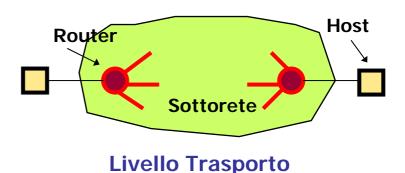


Protocolli di Trasporto

- Sono protocolli end-to-end.
- Gestiscono le connessioni (apertura e chiusura), l'indirizzamento, il controllo di flusso, il multiplexing, l'ordinamento, il controllo degli errori per un collegamento attraverso una rete.
- La situazione da gestire è più complessa del caso del livello Data Link, perché c'è la rete in mezzo!

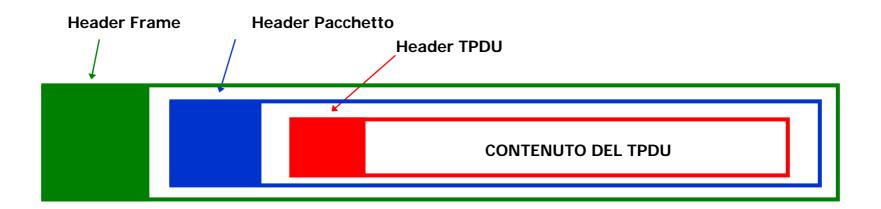


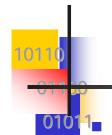
Livello Data Link



10110 TPDU

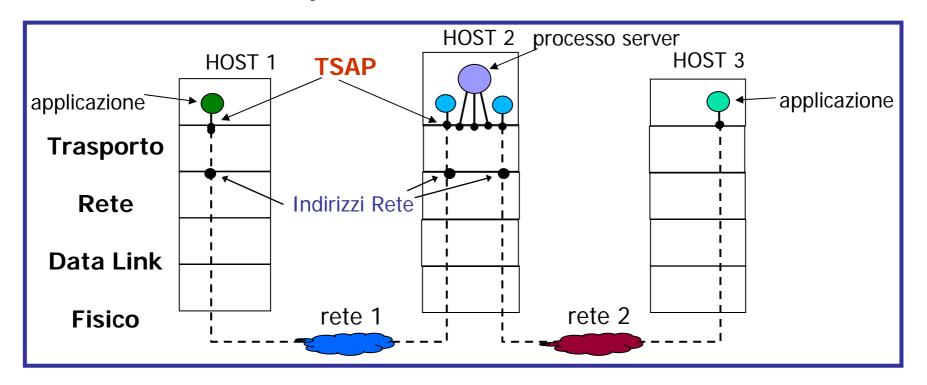
 La TPDU (Transport Protocol Data Unit), spesso denominata anche segmento, è l'unità di dati scambiata dal protocollo di trasporto.





Indirizzamento e Connessioni

Un indirizzo di trasporto identifica l'host e la specifica connessione sull'host: *Transport Service Access Point* (TSAP).



 Il process server resta in attesa di richieste di connessione, e crea i server che le gestiscono singolarmente.



Protocolli Trasporto di Internet: TCP e UDP

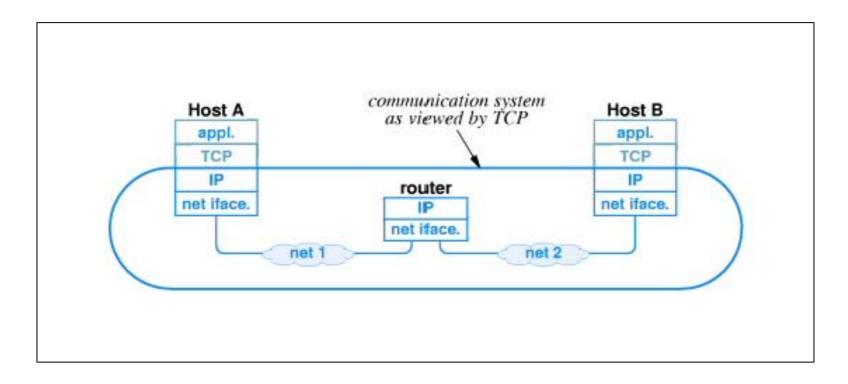
Protocolli di trasporto definiti su rete Internet (su IP)

- Trasmission Control Protocol (TCP) definisce un protocollo di trasporto orientato alla connessione
 - progettato per fornire un flusso affidabile end-to-end su una internet inaffidabile (best effort).
- User Data Protocol (UDP) definisce un protocollo senza connessione
 - permette di inviare datagram IP senza stabilire una connessione
 - si usa per connessioni real-time o per comunicazioni che prevedono solo una richiesta ed una risposta.



TCP/IP

- TCP è un protocollo end-to-end (come tutti i protocolli di trasporto)
- L'entità TCP su un computer usa IP per comunicare con l'entità TCP di un altro computer.





Caratteristiche di TCP

- Orientamento alla connessione
- Comunicazione punto-punto (no multicast)
- Totale affidabilità (senza perdite, duplicazioni, inversioni)
- Comunicazione full-duplex
- Trasmissione di flussi di byte (informazioni non strutturate)
- Instaurazione affidabile della connessione (sulla rete potrebbero viaggiare duplicati di richieste di connessioni)
- Rimozione non traumatica della connessione (consegna di tutti i dati inviati prima della chiusura)
- Controllo di flusso (non sommergere il ricevitore!)
- Controllo della congestione



Funzionamento di TCP

Trasmissione

- Riceve un flusso di dati dall'applicazione.
- Li organizza in unità lunghe al massimo 64KB.
- Spedisce segmenti di dati incapsulandoli in datagrammi IP.

Ricezione

- Estrae i segmenti dai datagrammi IP.
- Ricostruisce il flusso di byte originale nella sequenza corretta.

E' necessaria la ritrasmissione dei dati non ricevuti ed il riordinamento dei dati pervenuti in ordine errato.



Le Porte: i TSAP del TCP

- Per connettersi ad un servizio specifico su un server si deve conoscere il numero di porta su cui il processo server accetta le connessioni.
- Le porte da 0 a 1023 sono dette porte ben note (well-known ports) e corrispondono a servizi standard.
- Ad esempio:
 - la porta 21 di TCP corrisponde al servizio FTP (File Transfer Protocol).
 - la porta 80 di TCP corrisponde al servizio HTTP (Hypertext Transfer Protocol) utilizzato per il Web
 - per la lista completa http://www.iana.org/assignments/port-numbers
 - un servizio "standard" può anche essere attivato su una porta diversa (es. HTTPS sulla porta 443).
- In Unix la lista dei servizi e delle porte è nel file /etc/services.

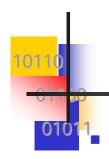


Le Porte del Client

- Il client definisce la porta di ogni sua connessione utilizzando numeri in genere elevati e scelti in modo da essere unici sull'host.
- Ad esempio nella richiesta di connessione ad un server HTTP si può avere:

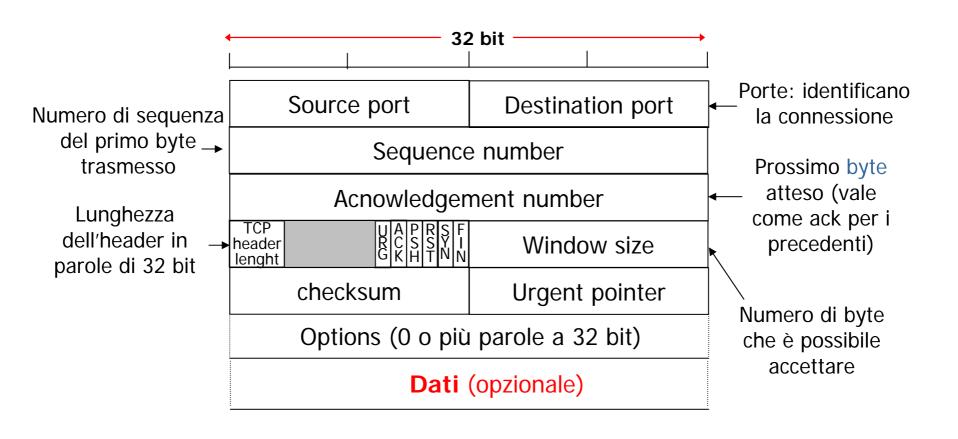
```
client port 18426 server port 80
```

Le connessioni TCP sono punto-a-punto e full duplex.



II Segmento TCP

- Ogni **segmento TCP** ha un header fisso di 20 byte più eventuali dati opzionali seguiti da 0 o più byte di dati.
- dim max del segmento = 65535-20(header TCP)-20(header IP) bytes





I Flag TCP

Nel segmento TCP sono presenti 6 bit di flag

URG

Se il bit URG è 1, Urgent Pointer indica la posizione, a partire dal numero di sequenza attuale, dei dati urgenti (es. pressione di CTRL-C per interrompere il programma remoto).

ACK

Indica se il campo Acknowledgement number è valido.

PSH

Indica dati di tipo PUSH, ovvero si richiede di consegnare subito i dati senza bufferizzarli.

RST

Richiesta di re-inizializzazione di una connessione diventata instabile. Viene anche usato per rifiutare un segmento non valido o l'apertura di una connessione.

I Flag TCP

SYN

Viene utilizzato per creare connessioni. La richiesta di connessione è caratterizzata da SYN=1 e ACK=0. La risposta di connessione contiene un ack e quindi ha SYN=1 e ACK=1. Corrispondono alle primitive astratte CONNECTION REQUEST e CONNECTION ACCEPTED.

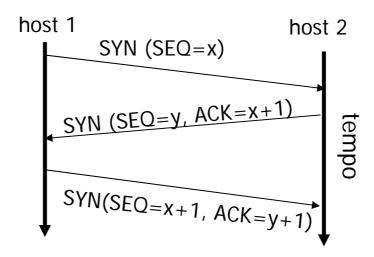
FIN

Viene utilizzato per chiudere una connessione (il mittente non ha altri dati da spedire).



Apertura della Connessione

- Si utilizza un protocollo 3-way handshake
- Le due parti devono riconoscere i rispettivi numeri di sequenza

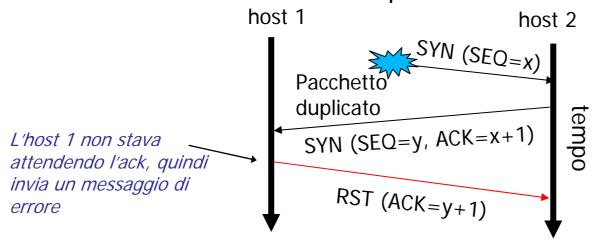


 Se il TCP ricevente non verifica la presenza di un processo in attesa sulla porta destinazione manda un segmento di rifiuto della connessione (RST).



Gestione dei Pacchetti Duplicati

 I pacchetti (nello specifico le richieste di connessione) possono essere "memorizzati" e ricomparire nella rete.

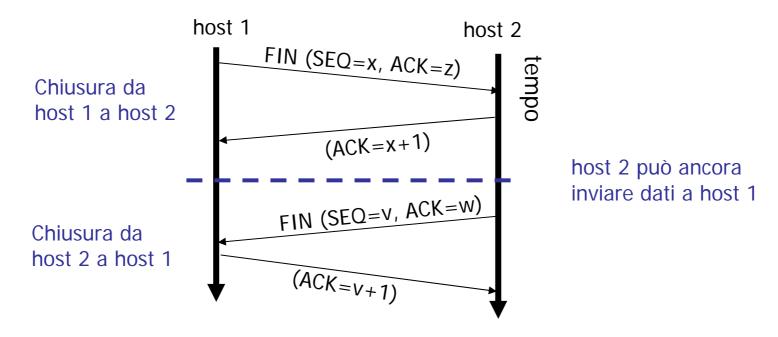


- La numerazione è fatta con un orologio locale (tick=4 μs)
- L'intervallo dei numeri di sequenza (32 bit) garantisce che non venga riutilizzato lo stesso numero di sequenza prima di qualche ora
- A causa del time to live dei pacchetti IP, segmenti con lo stesso numero non possono coesistere sulla rete

10110 -01100 -01011

Chiusura della Connessione

 La connessione è full-duplex e le due direzioni devono essere chiuse indipendentemente.



 Se l'ack di un messaggio FIN si perde l'host mittente chiude comunque la connessione dopo un timeout.



TCP: ack e ritrasmissioni

- TCP deve garantire la consegna dei dati ed il loro corretto ordinamento.
- A tal scopo, i dati sono ordinati tramite numeri di sequenza.
- Dopo aver inviato un segmento di dati, il trasmittente attende un ack da parte del ricevente.
- Viene utilizzato un timeout per limitare l'attesa dell'ack: se il timeout scade, il trasmittente provvede alla ritrasmissione dei dati.
- Il ricevente ha il compito di riordinare i dati; per poter accettare dati non in ordine, mantiene un apposito buffer.
- La ricezione di un ack avente un dato numero di sequenza vale come "ricevuta" per tutti i dati con numero di sequenza inferiore trasmessi in precedenza.



TCP: timeout

- Il problema è determinare il valore del timeout migliore (i ritardi possono essere molto variabili nel tempo sulla rete)
 - Se il timeout è troppo piccolo si faranno ritrasmissioni inutili
 - Se il timeout è troppo elevato si avranno ritardi di ritrasmissione eccessivi

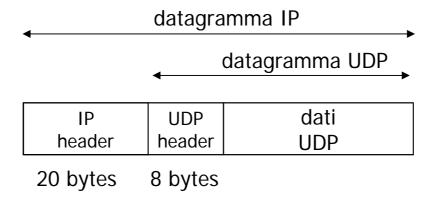


 Si utilizza un algoritmo di stima del migliore timeout basato sulla misura del Round-Trip Time (RTT).



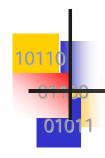
UDP: Trasporto senza Connessione

Ogni datagramma UDP è incapsulato in un pacchetto IP.



- UDP non garantisce affidabilità di consegna.
- Viene utilizzato da:
 - Applicazioni real time
 - Applicazioni request-response (es. interrogazione di un database)
 - Applicazioni di monitoring

...



Header UDP

Header di un datagramma UDP: soli 8 byte, dimensione fissa.

32 bit	<u> </u>	
Source port	Destination port	
UDP length	UDP checksum	
Dati		

- Le porte UDP sono indipendenti da quelle TCP.
- La lunghezza in byte comprende sia i dati che l'header.
- Il checksum controlla la correttezza dei dati: non sempre conviene usarlo.

Socket

- Il concetto di socket è stato introdotto su UNIX BSD (Berkeley).
- Ogni socket è caratterizzato da un indirizzo composto dall'indirizzo IP dell'host e da un numero locale a 16 bit (porta)
- Per ottenere un servizio TCP si deve creare esplicitamente una connessione fra un socket della macchina richiedente (client) ed un socket della macchina ricevente (server).
- Una volta attivato, un socket è utilizzato come un file: la send corrisponde ad una scrittura su uno stream, la receive ad una lettura.
- Le connessioni sono identificate tramite gli identificatori dei socket sui due lati.



Primitive Socket

Sono utilizzate dai programmi per aprire e chiudere connessioni, e per inviare i dati. Sotto: **Primitive Socket di UNIX BSD**

Primitiva	Significato	Uso sul
SOCKET	Crea un socket e restituisce il suo descrittore	C/S
BIND	Assegna una porta locale al socket	Server
LISTEN	Il socket si mette in attesa di richieste di connessione; a tal scopo gestisce una coda	Server
ACCEPT	Se la coda è vuota, attende una richiesta di connessione; altrimenti gestisce la prima richiesta in coda	Server
CONNECT	Richiede una connessione alla controparte	Client
SEND	Invia dati alla controparte	C/S
RECEIVE	Riceve dati dalla controparte	C/S
CLOSE	Rilascia la connessione	C/S



Sequenze di primitive socket

Client

- Socket
- Connect
- (Send / Receive)*
- Close

Server semplice

- Socket
- Bind
- Listen
- Accept
- (Send / Receive)*
- Close

Server "multiplo"

- Socket
- Bind
- Listen
- Accept
- Fork
 - (Send / Receive)*
 - Close
 - Exit

Attenzione: i metodi java delle classi Socket e ServerSocket sono definiti ad un livello di astrazione superiore