

UDP AFFIDABILE

a cura di

**Giuseppe Di Cosmo
Salvatore Nedia
Riccardo Chiaretti**

Settembre 2017

TRASFERIMENTO DATI AFFIDABILE

- ◆ Struttura dati pkt_wnd
 - ◆ header pkt;
 - ◆ unsigned int ack;
 - ◆ int time_fd;
 - ◆ long dyn_timer;
 - ◆ unsigned char jumped;



TIMER DI RITRASMISSIONE

Creazione & Settaggio

- ◆ `timerfd_create(int clockid, int flags);`
 - ◆ Ritorna un file descriptor
 - ◆ utilizzato nella struttura `pkt_wndw`;
 - ◆ inserito nell'`fd_set` della `select()`.
- ◆ `timerfd_settime (int fd, int flags, struct itimerspec new_t, struct itimerspec old_t);`
 - ◆ `new_t.it_value`;
 - ◆ `new_t.it_interval`.

TIMER DI RITRASMISSIONE

Fisso & Adattativo

- ◆ Fisso:
 - ◆ impostato tramite la struttura `itimerspec`.
- ◆ Adattativo:
 - ◆ `dyn_timer`;
 - ◆ `sample_rtt`: RTT calcolato per i pacchetti non ritrasmessi;
 - ◆ `extimated_rtt`: media esponenziale ponderata dei valori `sample_rtt`;
 - ◆ `dev_rtt`: scostamento del `sample_tt` dalla sua media;
 - ◆ evento di timeout = $\text{ext_rtt} + 4 * \text{dev_rtt}$.

TIMER DI RITRASMISSIONE

Scelte progettuali

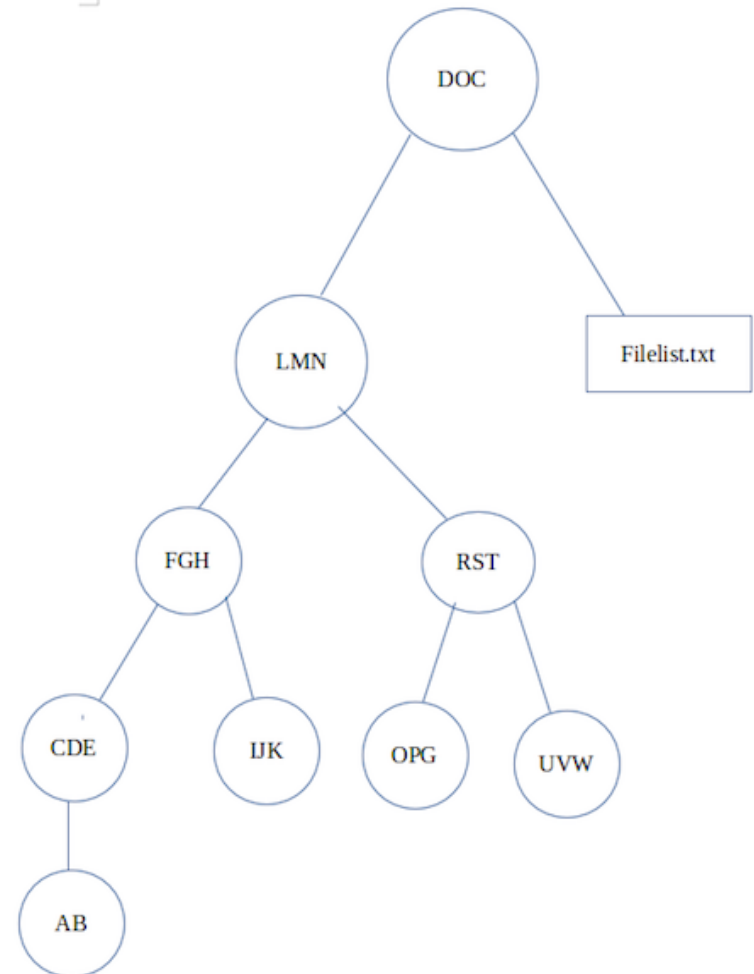
- ◆ Approccio meccanico e procedurale:
 - ◆ creazione;
 - ◆ settaggio;
 - ◆ evento di timeout.
- ◆ Utilizzare la `select()` per monitorare gli eventi di timeout.

SALVATAGGIO DEI FILE SU SERVER

- ◆ Astrazione di una struttura ad albero

- ◆ Funzione insert() per inserire le directory

- ◆ Funzione search() per trovare la giusta directory dato il nome di un file



Struttura del pacchetto

UDP: protocollo connectionless e non affidabile.

Come permettere queste operazioni?

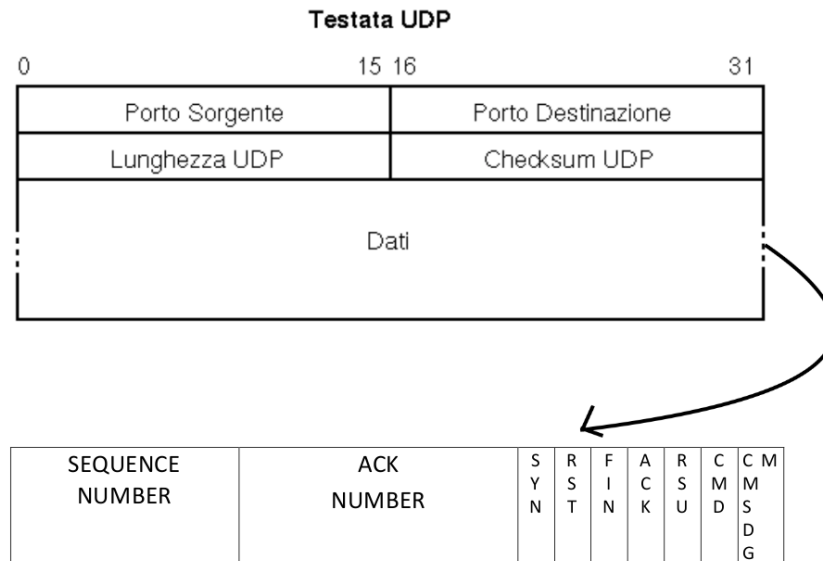
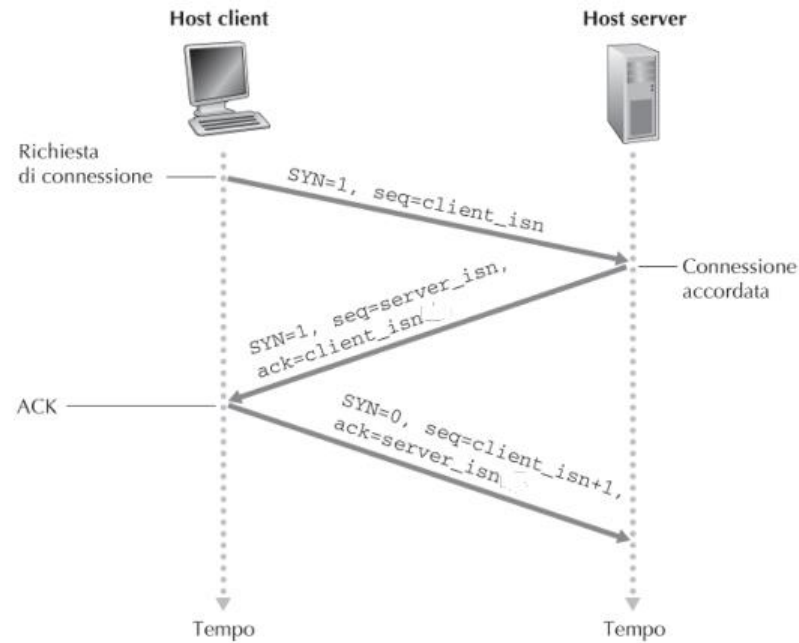


Figura 1: Struttura segmento UDP completo dell'affidabilità

Instaurazione della connessione



Comandi

- ◆ PUT: permette il caricamento di un file sul server
- ◆ GET: permette il download di un file dal server
- ◆ LIST: permette di visualizzare i file presenti sul server

Comando PUT

- ◆ PUT: Comando eseguito dal client per caricare un file sul server.
- ◆ Necessaria una fase iniziale di handshake tra client e server
- ◆ Al termine della comunicazione → invio di un messaggio di risposta con l'esito dell'operazione.

Comando PUT: implementazione

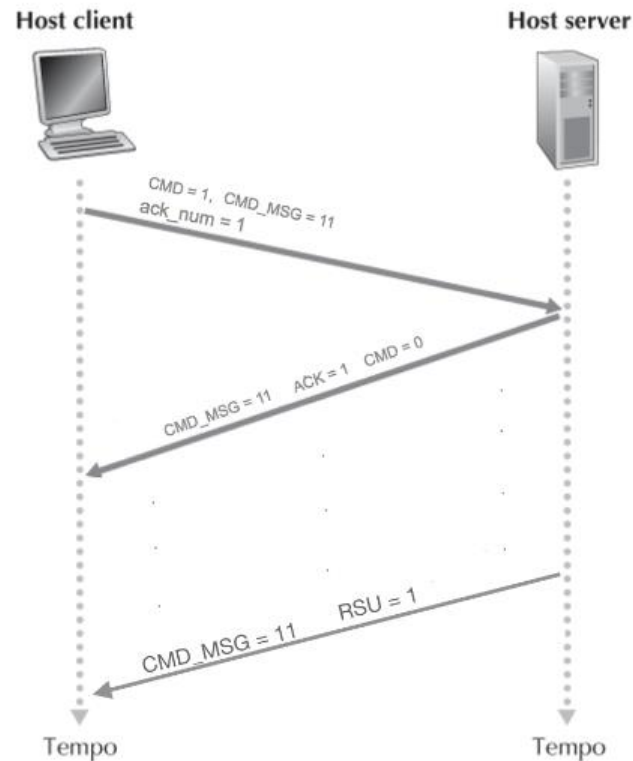


Figura 5: Scambio di pacchetti durante una PUT

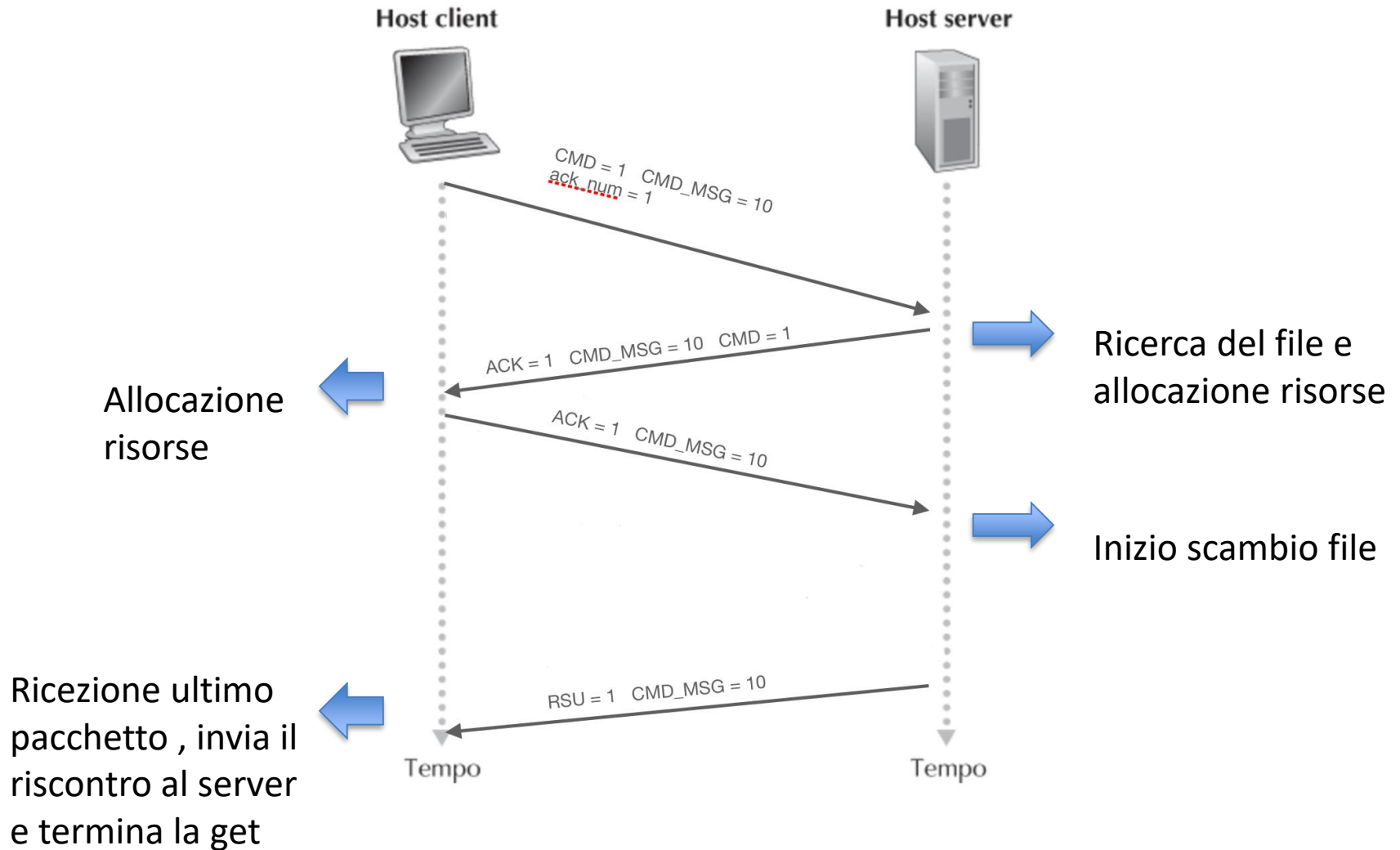
Richiesta comando di GET

- ◆ Dopo aver ricevuto dallo standard input il comando get il client invia un pacchetto di richiesta di contenente il nome del file che si vuole ottenere
- ◆ In particolare tale pacchetto ha impostati i flag di CMD a 1 e di CMD_MSG a 10 corrispondente appunto al comando get
- ◆ mentre il nome del file da scaricare viene inserito all'interno del payload

comando GET

- ◆ A differenza del comando put in questo caso lo scambio viene effettuato dopo un handshake a tre vie
- ◆ Questo perché il server mittente, cioè colui che conosce l'effettiva dimensione del file deve informare il ricevente, cioè il client, sulla dimensione delle risorse da allocare
- ◆ Proprio per questo il server ricevuta la richiesta controlla se il file richiesto è presente nella cartella doc e nel caso quest'ultimo sia presente invia un messaggio di ack al client impostando i flag di ACK a 1 e CMD_MSG a 10

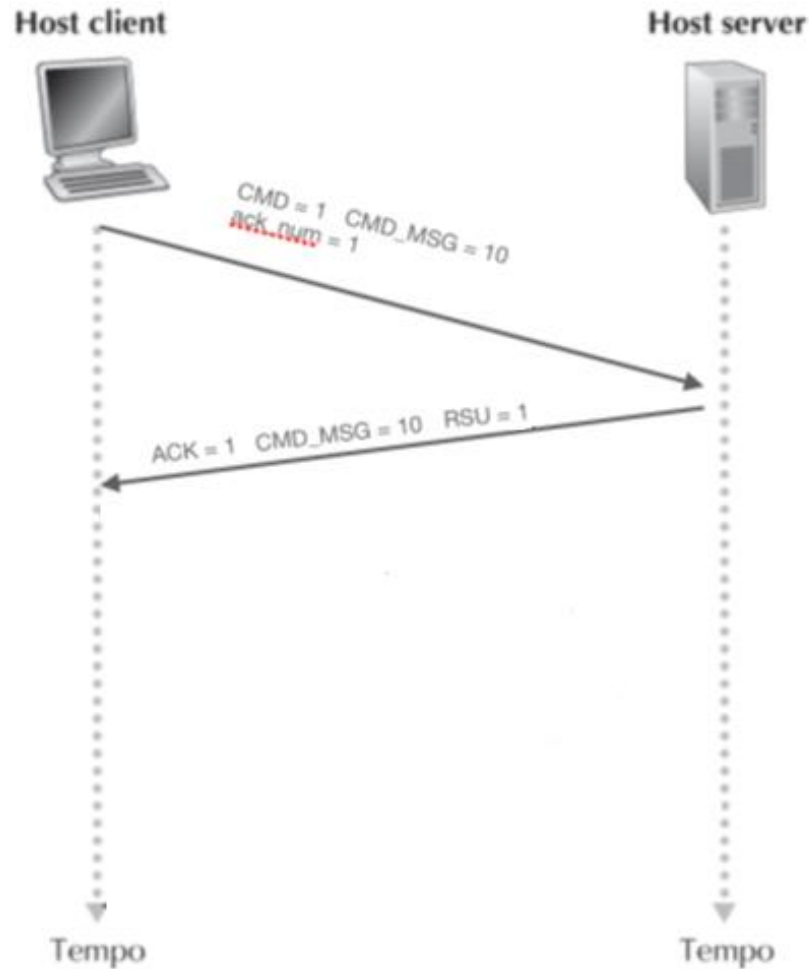
comando GET: implementazione



comando GET: implementazione



Nel caso in cui il file richiesto dal Client non è presente il Server risponde immediatamente con un pacchetto indicante l'errore impostando i flag CMD_MSG, ACK e RSU a 1



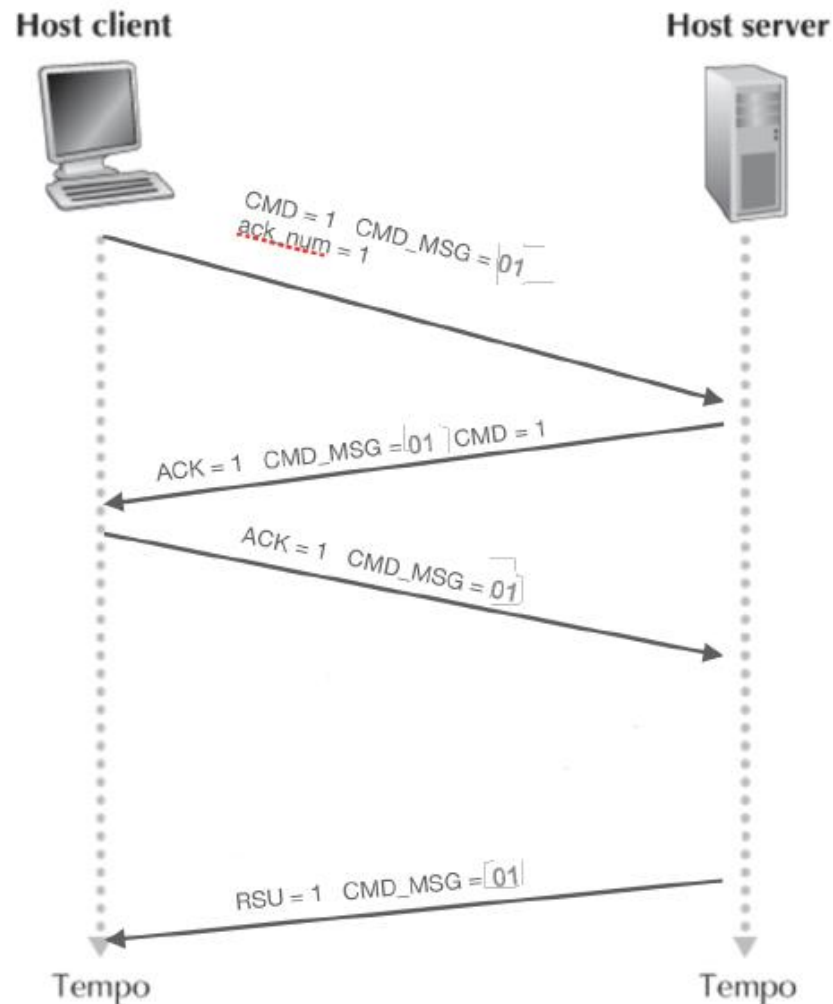
comando LIST

- ◆ Il comando di list permette al Client di visualizzare la lista dei file di cui è possibile fare la get
- ◆ Digitando il comando list il Client invia un pacchetto con tale richiesta al Server
- ◆ In particolare tale pacchetto ha impostati i flag di CMD a 1 e di CMD_MSG a 01 corrispondente appunto al comando list

comando LIST

- ◆ Anche nel comando di list si utilizza un handshake a tre vie come nel caso della get
- ◆ Infatti le due funzioni sono sostanzialmente analoghe
- ◆ L'unica differenza sta nel fatto che in questo caso il file di richiesta è sempre lo stesso, ovvero il file list contenente la lista dei documenti presenti nel Server

comando di LIST: implementazione



Chiusura della connessione

- ◆ Nel caso il client voglia terminare la connessione deve digitare da terminale il comando `end`
- ◆ Una volta effettuato tale comando viene inviato un pacchetto di richiesta di chiusura al server
- ◆ In particolare tale pacchetto ha impostati i flag del FIN a 1

Chiusura della connessione

- ◆ Anche in questo caso prima dell'effettiva chiusura vi è una sorta di handshake
- ◆ Infatti il server dopo aver ricevuto il pacchetto di FIN risponde al client con un pacchetto di FIN-ACK e allo stesso tempo attiva un timer per permettere a quest'ultimo di ricevere correttamente l'ack nel caso in cui dovesse perdersi
- ◆ Scaduto questo timer il Server invia un ultimo pacchetto di FIN e chiude definitivamente la connessione allo scadere del timer associato a quest'ultimo pacchetto , anche se non dovesse ricevere l'ultimo ack del Client

Chiusura della connessione

- ◆ Il Client ricevuto il FIN-ACK aspetta il FIN da parte del Server per poter effettivamente terminare la connessione
- ◆ Ricevuto quest'ultimo pacchetto invia il pacchetto di FIN-ACK e avvia una attesa temporizzata
- ◆ Infine dopo il periodo di attesa il Client chiude definitivamente la connessione e libera le risorse

Chiusura della connessione

