# Message oriented communication

Thursday, 23 March 2023 08:39

_	۱۸	<b>/</b> e	h
_	V١	<i>ı</i> $\overline{}$	L

- Interazione client-server attraverso chiamate http
  - Client, applicazione per il web lato del client
  - Web browser = user-agent
    - Col compito di Interpretare il codice e visualizzarlo, ed anche esecuz Ed il codice non è altro che un insieme di risorse, che sono una sequ Risiedenti in un computer identificato da un URL
    - URL è un qualcosa di unico che è costituito da:
       Procollo://Indirizzolp:porta/PercorsoHost/IdentificazioneRisorsa
      - Vari protocolli hanno diverse funzioni, definiscono:
        - ♦ Formato
        - ♦ Ordine invio ricezione
        - ♦ Tipo dati
        - ♦ Azioni da eseguire
      - ◆ Indirizzo ip è l'indirizzo della macchine
      - La porta è opzionale siccome certe applicazione hanno porta i E questo identifica il processo della risorsa
    - □ I dati del web possono essere:
      - ◆ Standard (Html, XML, Json)
      - ◆ Non testuali (Quindi abbiamo una flessibilità
      - ◆ Codice
  - Web server = Gestire le risorse
  - Protocollo HTTP
    - Hypertext è un insieme di testi, pagine leggibili tramite hyperlink, ch
       Unico protocollo per la communicazione web
    - □ Usa TCP, quindi una socket verso il server con porta 80
    - Stateless: Siccome siamo in un sistema concorrente, ogni messaggio
       Deve contenere tutte le informazioni per l'esecuzione
    - Es. lo invio ruota e muovi triangolo, anziché prima ruoto e dopo mu

       Formato:
    - ◆ Start-Line
      - Fatto da 3 parti che serve per il parser, finisce con CRLF e spaz
      - Header line
         Coppia header:valore che serve per farti comprendere cosa ti
         Ogni coppia finisce con CRLE, e la fine dell'header à senza hea

Ogni coppia minoce con crei, e la mie den neader e senza nea

Payload
 Ciò che noi vogliamo effettivamente inviare

Es.

GET percorso/risorsa.html HTTP/1.1
 Esistono diversi metodi:

- ♦ GET
  - Posso eseguirla tante volte voglio, siccome è una E' una operazione di lettura
  - Restituisce una rappresentazione di una risorsa
  - Può avere dei parametri con coppie chiave-valore
  - ▶ E' cache, quindi possiamo tornare avanti ed indiet Qui si utilizza if-modified-since he restituisce 200 304 se invece c'è stata
  - Non è idempotente, quindi se noi inviamo la stess La risposta potrebbero essere diverse
- ♦ POST
  - Qui potremmo modificare dei dati
  - ▶ No cache proprio per questo
  - ▶ Non è idempotente
- ♦ PUT
  - ▶ La PUT è idempotente, quindi Se aggiungiamo 2 mario rossi, output deve essere Non dobbiamo aggiungere 2 mario rossi nel nostr Ma nel primo lo aggiungiamo, nel secondo lo aggi L'output è lo stesso
- ♦ DELETE

Ed esistono diversi codici di stato:

- ♦ 1\*\*: Richiesta ricevuta (probabilmente ignorata), Inforn
- ♦ 2\*\*: Successo
- ♦ 3\*\*: Redirect
- ♦ 4\*\*: Client error
- ♦ 5\*\*: Server error
- Host: HOST

Connection: close -> Richiede chiusura richiesta

User-agent: Mozilla/4.0 -> Qualifica il richiedente

Accept: text/html, image/gif, image/jpeg -> La risposta che co I tipi non possono essere inventati, sono predefin

Accept-language: fr -> La risposta che vogliamo

Cookie: per tenere dei dati persistenti

-> Il server invia un cookie al client con header set-cook

Authenticate: Ci identifica

-> Spazio vuoto per dire la fine dell'header

Es:

HTTP/1.1 200 OKConnection: close

Date: Thu 06

Server: Apache/1.3.0

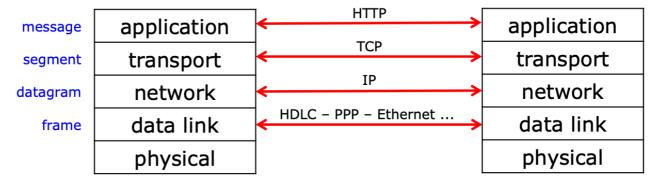
Last modified: mon 22 jun \_\_-> Non possiamo avere un carat

Content-Len: 6821 ------\\_-/ Terminatore

Content-type: text/html -> Obbligatorio se abbiamo body

Data: body

#### - Message vs Stream Communcation



## **Applicazione**

Invio messaggio come stream di byte al layer di trasporto, e legge lo stream per ricost

- o UDP scompone lo stream di byte in segmenti ed invia i segmenti
- TCP fa come UDP, però ogni segmento garantisce: Riordinamento, controllo per
   Il messaggio viene ricevuto dal web attraverso http da un altro application
- Tipi di communicazioni
  - Sincrona/Asincrona

Per la sincronizzazione abbiamo:

- All'inizio, quando inviamo la richiesta
- Alla fine, quando la richiesta viene ricevuta
- Alla risposta del server dopo aver processato il messaggio |-> Chiamata di

Questi sono sia punti di sincronizzazione ma anche punti di controllo

\-> Es uno non risponde più

Praticamente da ora vediamo la sincronia quando avviene, come avviene In quali stage temporali.

- Transiente
  - Transito asyncrono

Io sono A, mando un messaggio e vado avanti

B riceve un messaggio e vado avanti, ed il problema è che non so se l'ha le

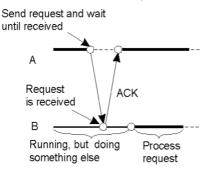
A sends message and continues

Message can be sent only if B is running

Time

B receives message

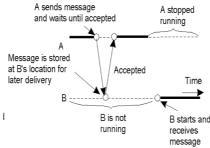
Receipt-based transito sincrono
 Noi inviamo a B, ed aspettiamo la risposta da B
 B dice che l'ha ricevuto, però farà la processione dopo



#### Persistente

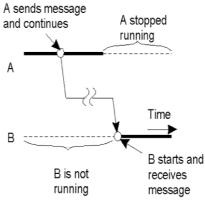
Vuol dire che, anche se non possiamo leggere ora i messaggi Appena possiamo li possiamo leggere, aka mantengo memoria E qui abbiamo:

Sincrona, quindi invio un messaggio, ed aspetto la risposta per potere con



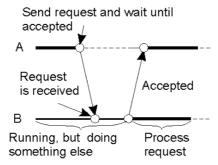
Il messagio sappiamo che è stata ricevuta, e che prima o poi verrà letta

Asincrona, quindi invio un messaggio ed io continuo fottendomene se il ti

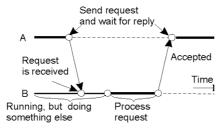


Quindi qui abbiamo un buffer

- Delivery
  - Delivert-based, quindi riceviamo notifica quando il server inizia a processa



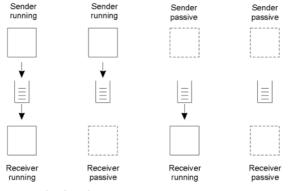
Response-based, qui invece dopo che il messaggio è stato processato



 Per implementare molti di questi sistemi abbiamo bisogno di un sistema di messaggi a Che ci permette di avere uno storage dei messaggi, quindi senza obbligare il client/ser Attivi durante la communicazione.

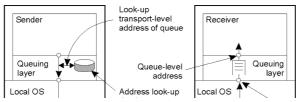
### Esistono 4 tipologie:

- Client e server sono tutti e due attivi per forza e si passano i messaggi con la coc
- Il client invia, ed il server può aspettare
- Il client diventa l'entità passiva, quindi invia i messaggi nella coda, e prima o poi
- Sia il server che il client sono passivi



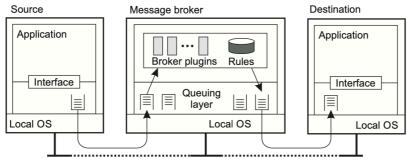
Ed ogni coda ha le seguenti primitive:

- Put: Aggiungiamo messaggio in queue
- o Get: Ti fermi se la queue è vuota, prende quando 1 elemento, rimuovi
- o Poll: Vediamo se c'è un messaggio, se c'è restituisco, non è bloccante
- Notify: Veniamo notificati quando un messaggio viene aggiunto



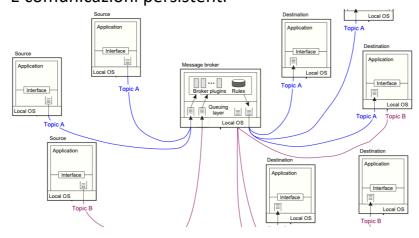


Spesso abbiamo un middleware nella message queue chiamato broker Che smista i messaggi e li riordina



Quindi il client ed il server non comunicano direttamente:

- Abbiamo un disaccoppiamento, aka indipendenza tra i componenti
   Es potremmo avere un server per argomento, ed il client sceglie l'argomento, ed
   A seconda dell'argomento sceglie il server
- Ed una maggiore scalabilità siccome abbiamo una concorrenza
   Aka si può creare comunicazione molti-molti
   E comunicazioni persistenti



- Un esempio è il MQTT, ed esistono di 3 tipi:
  - 0. Il client non riceve la notifica di ricezione dal server
  - Assicurazione del messaggio, quindi se il messaggio si è perso lo rinvio, e chi rice potrebbero essere dei doppioni che devono essere gestiti
  - 2. Sta volta 1 ed 1 solo messaggio viene ricevuto, e vengono scambiati i certificati ¡ E qui abbiamo diverse politiche:
    - Sessioni persistenti
       Quindi mi vengono tenuti da parte i messaggi se richiesto
    - E nota che, il broke in tutti e due i casi mantiene sempre almeno 1 messaggio (d inviare quando il client si riconnette .
      - Di norma si invia sempre 1 messaggio all'inizio, il messaggio di welcome, che puo oppure una welcome/informazioni
    - LTW
       Dico ad un altro middleware che messaggio inviare a MQTT che messaggio invia

Nota: Si usano semprei middleware durante la communicazione Il client ha un middleware, il server ne ha uno, che permettono la communicazione