# Reti di Elaboratori

Livello di Applicazione, P2P



Alessandro Checco@uniroma1.it



Capitolo 2

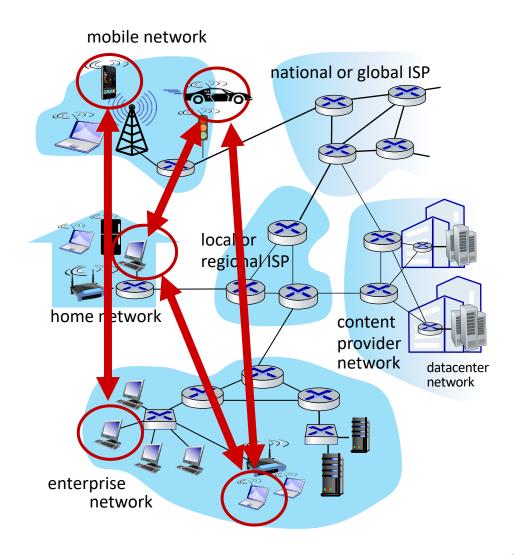
### Livello di applicazione: sommario

- Principi delle applicazioni di rete
- Web e HTTP
- Posta elettronica, SMTP, IMAP
- FTP
- Domain Name System: DNS

- Applicazioni P2P
- streaming video e content distribution networks
- programmazione socket con UDP e TCP

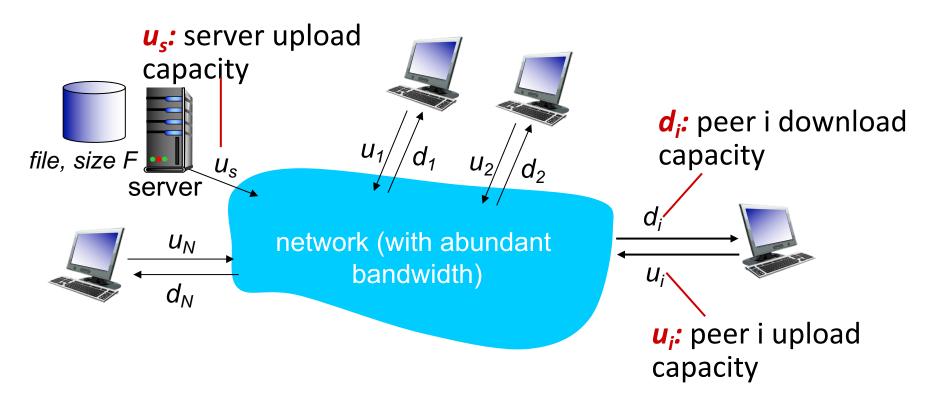
## Paradigma peer-to-peer

- nessun server è sempre attivo
- qualsiasi peer può comunicare direttamente
- i peer richiedono (e forniscono) servizi da altri peer
  - autoscalabilità: nuovi peer incrementano la capacità di servizio, nonché nuove richieste di servizio
- i peer sono connessi in modo intermittente con indirizzi IP variabili
  - gestione complessa
- esempio: condivisione di file P2P (BitTorrent), streaming (KanKan), VoIP (Skype)



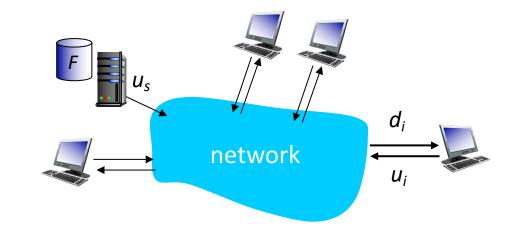
#### Distribuzione dei file: client-server vs P2P

- <u>D</u>: quanto tempo occorre per distribuire il file (dimensione *F*) da un server a *N peer*?
  - la capacità di upload/download peer è una risorsa limitata



### Tempo di distribuzione del file: client-server

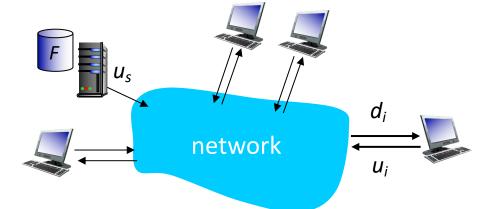
- trasmissione server: deve inviare sequenzialmente N copie del file:
  - tempo per inviare una copia:  $F/u_s$
  - tempo per inviare N copie:  $NF/u_s$
- client: ogni client deve scaricare una copia del file
  - $d_{min}$  = velocità minima di download
  - tempo peggiore di download:  $F/d_{min}$



tempo per distribuire F a N clienti che utilizzano  $D_{cs} > max\{NF/u_{s,},F/d_{min}\}$  approccio client-server

## Tempo di distribuzione del file: P2P

- trasmissione server: deve inviare almeno una copia:
  - tempo per inviare una copia:  $F/u_s$
- client: ogni client deve scaricare una copia del file
  - tempo minimo di download:  $F/d_{min}$



- clienti: in aggregato devono scaricare NF bit
  - la velocità di caricamento (che limita la velocità massima di download) è  $u_s + \Sigma u_i$

tempo per distribuire F a N client che utilizzano approccio P2P

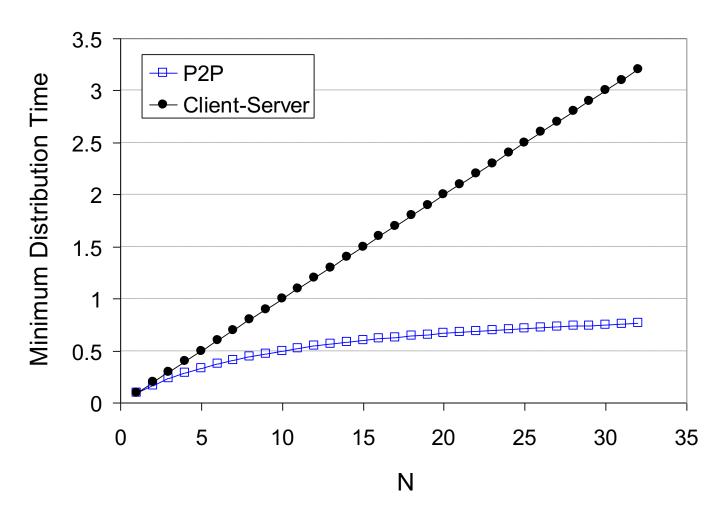
$$D_{P2P} > max\{F/u_{s,},F/d_{min,},NF/(u_s + \Sigma u_i)\}$$

aumenta linearmente in N ...

... ma anche questo, poiché ogni peer apporta capacità di servizio

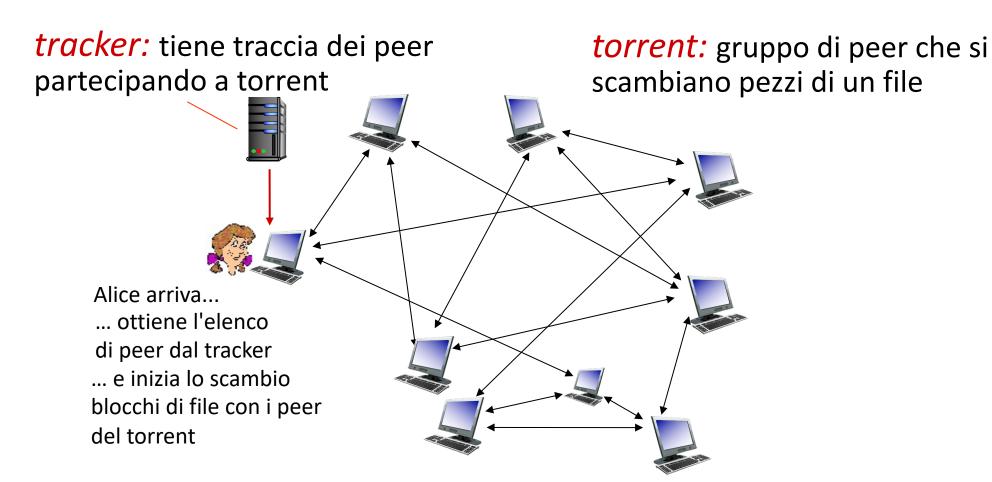
## Client-server vs. P2P: esempio

tasso upload client = u , F/u = 1h,  $u_s$  = 10u,  $d_{min} \ge u_s$ 



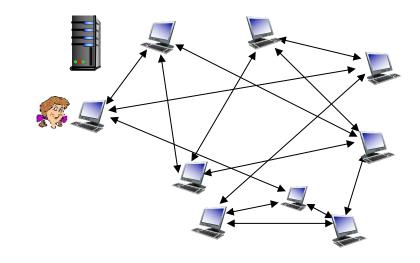
### Distribuzione file P2P: BitTorrent

- file diviso in blocchi da 256Kb
- peer mandano e ricevono blocchi



### Distribuzione file P2P: BitTorrent

- peer entra in un torrent:
  - non ha blocchi, ma li accumulerà nel tempo da altri peer
  - si registra con il tracker per ottenere l'elenco dei peer, si connette a un sottoinsieme di peer ("vicini")



- durante il download, il peer fa anche upload di blocchi su altri peer
- peer può cambiare peer con i quali scambia blocchi
- *churn:* i peer possono cambiare continuamente e rallentare il sistema
- una volta che peer ha l'intero file, può (egoisticamente) andarsene o (altruisticamente) rimanere nel torrent

### BitTorrent: richiesta, invio di blocchi di file

#### Richiesta di blocchi:

- in un dato momento, peer diversi hanno diversi sottoinsiemi di blocchi di file
- periodicamente, Alice chiede a ciascun peer l'elenco dei blocchi che hanno
- Alice richiede i pezzi mancanti dai peer, partendo dai più rari

#### Invio di blocchi: tit-for-tat

- Alice invia blocchi ai quattro peer che attualmente inviano i blocchi richiesti alla velocità maggiore
  - altri peer vengono «chocked» da Alice (non riceveranno blocchi da lei)
  - rivaluta i primi 4 ogni 10 secondi
- ogni 30 secondi: seleziona casualmente un altro peer, inizia a inviare blocchi
  - «optimistic unchoke» per questo peer
  - il peer appena scelto può entrare a far parte della top 4

#### BitTorrent: tit-for-tat

- (1) Alice "ottimistamente sblocca" Bob
- (2) Alice diventa uno dei primi quattro fornitori di Bob; Bob ricambia
- (3) Bob diventa uno dei primi quattro fornitori di Alice

