

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica



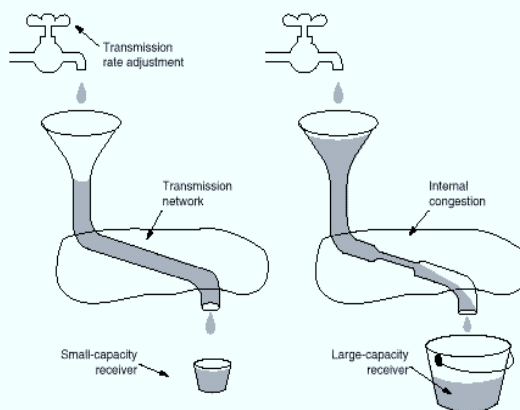
Corso di Reti di Calcolatori
a.a. 2009/10

Roberto Canonico (roberto.canonico@unina.it)
Antonio Pescapè (pescapè@unina.it)

Il livello trasporto:

TCP: controllo di flusso e controllo della congestione

TCP: Controllo di Flusso e di Congestione



Come gestire entrambi i tipi di controllo?

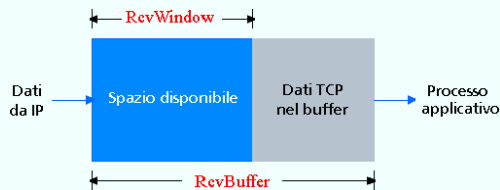
- *Receiver window*: dipende dalla dimensione del buffer di ricezione
- *Congestion window*: basata su una stima della capacità della rete

I byte trasmessi corrispondono alla dimensione della finestra più piccola

TCP: controllo di flusso



- Il lato ricevente della connessione TCP ha un buffer di ricezione:



- Il processo applicativo potrebbe essere rallentato dalla lettura nel buffer

Controllo di flusso

- Servizio di corrispondenza delle velocità: la frequenza d'invio deve corrispondere alla frequenza di lettura dell'applicazione ricevente

(supponiamo che il destinatario TCP scarti i segmenti fuori sequenza)

TCP Flow Control

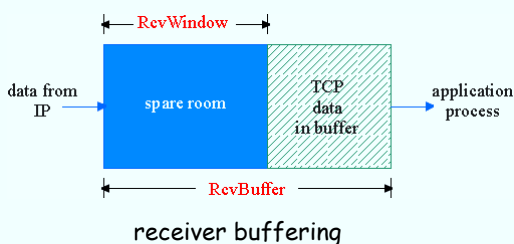


flow control

Il mittente non dovrà sovraccaricare il ricevente inviando dati ad una velocità troppo elevata

$RcvBuffer$ = size of TCP Receiver Buffer

$RcvWindow$ = amount of spare room in Buffer



ricevente: comunica dinamicamente al mittente la dimensione corrente del buffer

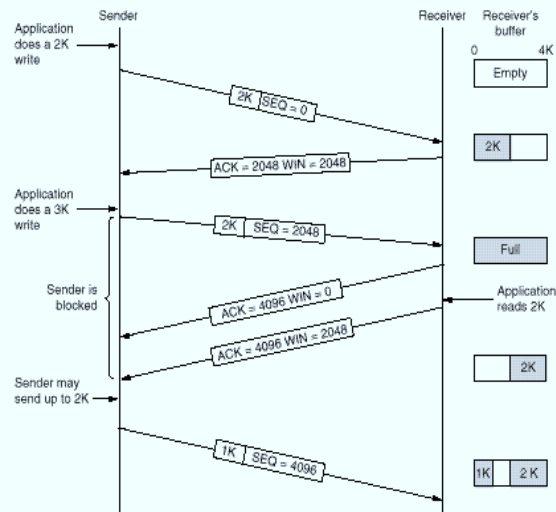
- campo $RcvWindow$ nel segmento TCP:

$$RcvWindow = RcvBuffer - [LastByteRcvd - LastByteRead]$$

mittente: conserva i dati già trasmessi ma non riscontrati e limita tale quantità all'ultima $RcvWindow$ ricevuta:

$$LastByteSent - LastByteAcked \leq RcvWindow$$

TCP: Transmission Policy



5

L'algoritmo di Nagle



- Per applicazioni che inviano dati un byte alla volta (es: TELNET):
 - invia il primo byte e bufferizza il resto finché non giunge l'ACK
 - in seguito:
 - invia, in un unico segmento, tutti i caratteri bufferizzati
 - ricomincia a bufferizzare finché non giunge l'ACK per ognuno di essi
 - Elimina la sindrome della Silly Window al trasmettitore

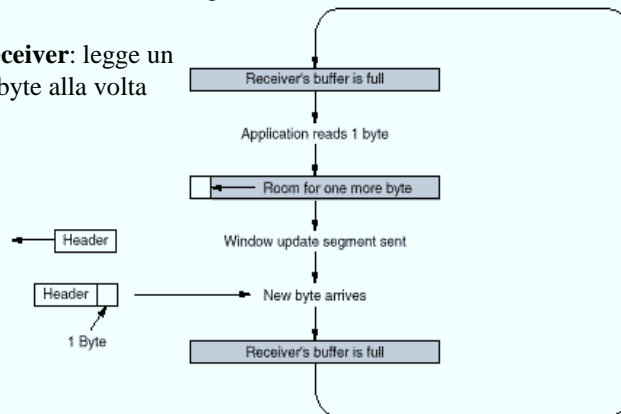
7

La sindrome della Silly Window



Sender: invia blocchi grandi

Receiver: legge un byte alla volta



Soluzione di Clark:

Impedisce al receiver di aggiornare la finestra un byte alla volta

Il ricevitore indica una finestra nulla finchè il buffer di ricezione non si è svuotato per metà o per una porzione uguale a MSS.

8

Controllo della congestione



• Congestione nella rete

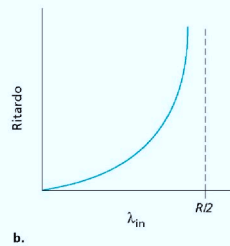
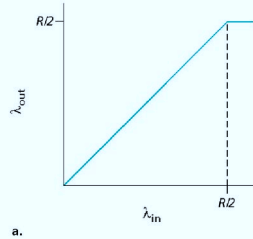
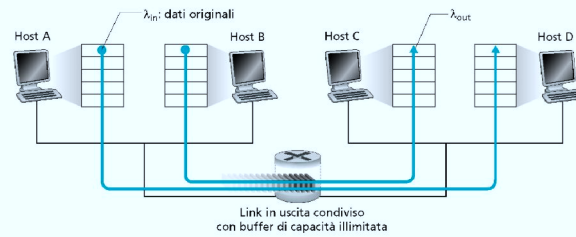
- Tecnicamente dovuta a:
 - un numero elevato di sorgenti di traffico
 - sorgenti di traffico che inviano troppi dati
 - traffico inviato ad una frequenza troppo elevata
- In presenza di questi fenomeni, singoli o concomitanti, la rete è **sovraccarica**
 - Effetti:
 - perdita di pacchetti:
 - » buffer overflow nei router
 - ritardi nell'inoltro dei pacchetti:
 - » accodamenti nei buffer dei router
 - scarso utilizzo delle risorse di rete

9

Effetti della congestione: esempi (1/2)



- 2 mittenti
- 2 riceventi
- 1 router con buffer (coda) ∞ :
 - non ci sono ritrasmissioni



- I ritardi aumentano all'avvicinarsi del limite di capacità del canale
- Non si può superare il max throughput

10

Effetti della congestione: esempi (2/2)

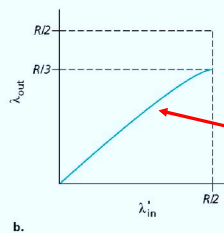
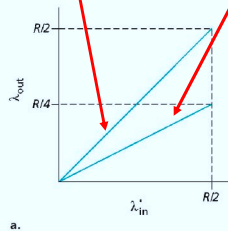
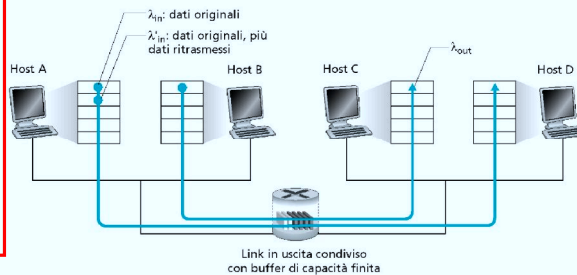


Il mittente invia dati solo quando il buffer non è pieno:

- caso ideale
 - ✓ no ritrasmissioni
 - ✓ throughput max = $R/2$

Scadenza prematura del timer del mittente:

- ✓ es: ogni segmento è spedito, in media, due volte
- ✓ throughput max = $R/4$



Il mittente rispedisce un segmento solo quando è sicuro che sia andato perso:

- ✓ il throughput effettivo è inferiore al carico offerto (trasmissioni dati originali + ritrasmissioni)
- ✓ es: curva in figura

11

Tecniche di Controllo della Congestione



Approccio end-to-end:

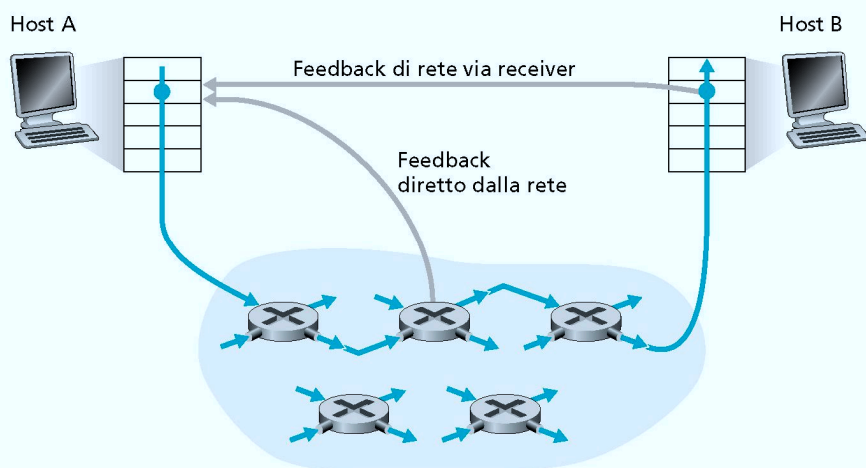
- Nessuna segnalazione esplicita dalla rete
- A partire dall'osservazione di ritardi e perdite di pacchetti gli end-system deducono uno stato di congestione nella rete
- Approccio utilizzato da TCP

Approccio in base a segnalazione della rete:

- I router forniscono informazioni circa lo stato della rete agli end-system:
 - l'invio di un singolo bit indica lo stato di congestione
 - SNA, DECbit, TCP/IP ECN, ATM
 - in alternativa, il sender è informato circa la massima frequenza alla quale può trasmettere

12

Feedback di rete: tecniche alternative

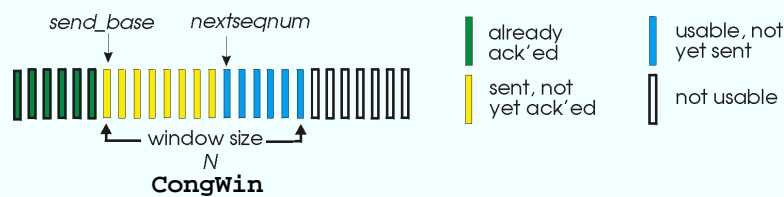


13

Controllo della congestione in TCP



- Controllo end-to-end: nessun feedback dalla rete
- Frequenza di trasmissione variabile:
 - dipendente dalla cosiddetta *finestra di congestione (CongWin)*



Considerando controllo di flusso e controllo di congestione insieme, si ha, dunque:

$$\text{LastByteSent} - \text{LastByteAcked} \leq \min\{\text{RcvWindow}, \text{CongWin}\}$$

14

Controllo della congestione: idea di base



- Si procede **per tentativi**, per stabilire quanto si può trasmettere:
 - **obiettivo:**
 - trasmettere alla massima velocità possibile (Congwin quanto più grande possibile) senza perdite
 - **approccio utilizzato:**
 - incrementare Congwin finché non si verifica la perdita di un segmento (interpretata come il sopraggiungere dello stato di congestione)
 - in seguito alla perdita di un segmento:
 - decrementare Congwin
 - ricominciare daccapo

15

Controllo della congestione: fasi



- **Slow Start**
 - Partenza lenta (per modo di dire!)
- **Congestion Avoidance**
 - Additive Increase, Multiplicative Decrease (AIMD)
 - incremento additivo, decremento moltiplicativo

16

Lo Slow Start in TCP

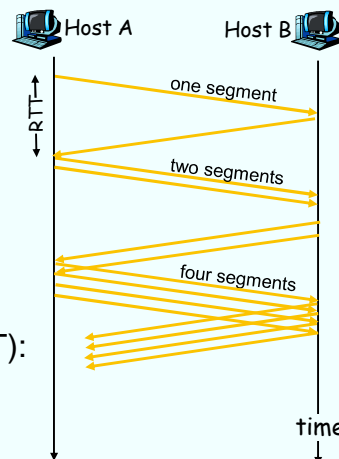


Algoritmo Slowstart

```
//initialization
Congwin = 1 MSS

for (each segment ACKed)
    Congwin=Congwin+1MSS
until (loss event OR
      CongWin > threshold)
```

- Crescita esponenziale della dimensione della finestra (ogni RTT):
 - "Slow start" → termine improprio!
- Evento di *perdita*:
 - timeout
 - tre ACK duplicati consecutivi



17

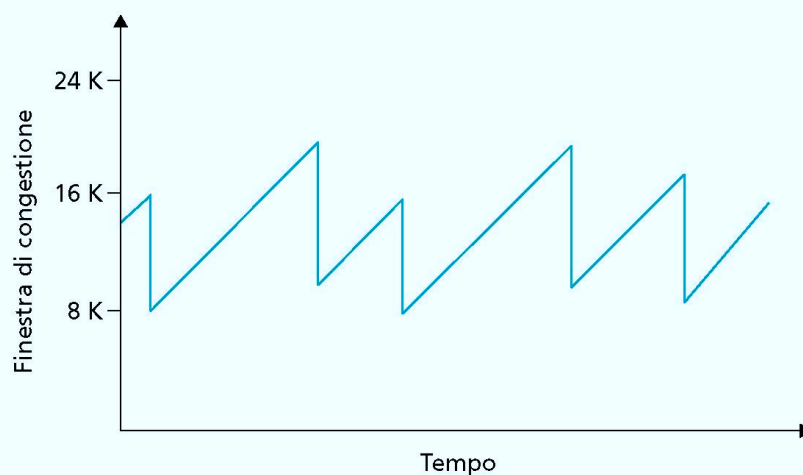
Dopo lo slow start: AIMD



- **Additive Increase**
 - Una volta raggiunta la soglia:
 - ci si avvicina con cautela al valore della banda disponibile tra le due estremità della connessione
 - meccanismo adottato:
 - incremento di CongWin di $MSS \cdot (MSS / Congwin)$ alla ricezione di un ACK
 - questa fase è nota come fase di *congestion avoidance*
- **Multiplicative Decrease:**
 - Al sopraggiungere della congestione (scadenza di un timeout o ricezione di tre ACK duplicati consecutivi):
 - la finestra di congestione viene dimezzata

18

AIMD: andamento a “dente di sega”

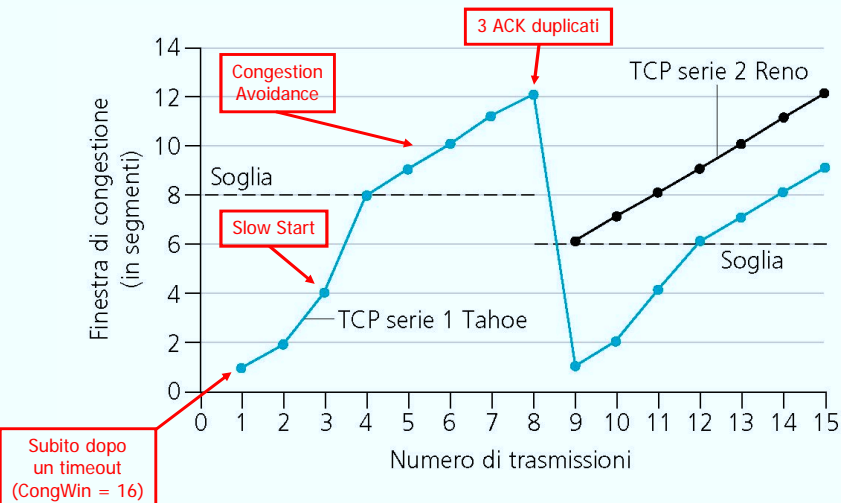


19

Controllo della congestione in Internet



È presente un ulteriore parametro: **soglia (threshold)**



20

Ricapitolando...



- Finestra di congestione sotto la soglia:
 - Slow start
 - Crescita esponenziale della finestra
- Finestra di congestione sopra la soglia:
 - Prevenzione della congestione
 - Crescita lineare della finestra
- Evento di perdita dedotto da ACK duplicato 3 volte:
 - Soglia posta alla metà del valore attuale della finestra
 - **TCP Reno:**
 - Finestra posta pari alla soglia
 - **TCP Tahoe:**
 - Finestra posta pari ad un segmento (MSS -- Maximum Segment Size)
- Evento di perdita dedotto da timeout:
 - Soglia posta alla metà del valore attuale della finestra
 - Finestra posta pari ad un segmento (MSS -- Maximum Segment Size)

21

TCP Reno: “fast recovery”



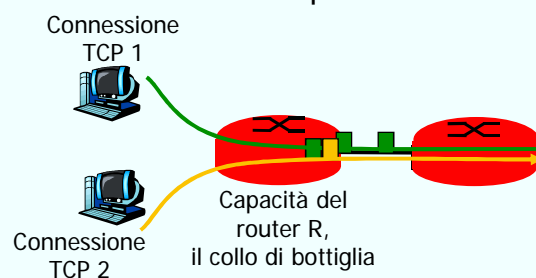
- TCP Reno elimina la fase di partenza lenta dopo un evento di perdita dedotto dalla ricezione di tre ACK duplicati:
 - tale evento indica che, nonostante si sia perso un pacchetto, almeno 3 segmenti successivi sono stati ricevuti dal destinatario:
 - a differenza del caso di timeout, la rete mostra di essere in grado di consegnare una certa quantità di dati
 - è possibile, quindi, evitare una nuova partenza lenta, ricominciando direttamente dalla fase di prevenzione della congestione

22

Equità tra le connessioni TCP (1/2)



Equità: se K sessioni TCP condividono lo stesso collegamento con ampiezza di banda R , che è un collo di bottiglia per il sistema, ogni sessione dovrà avere una frequenza trasmissiva media pari a R/K .



Si può dire che AIMD è equo?

Equità tra le connessioni TCP



- Ipotesi:
 - MSS e RTT uguali per le due connessioni:
 - a parità di dimensioni della finestra quindi il throughput è lo stesso
 - Entrambe le connessioni si trovano oltre lo slow start:
 - fase di prevenzione della congestione:
 - incremento additivo
 - decremento moltiplicativo

