

Reti di Calcolatori

Prof. Roberto Canonico

Dipartimento di Ingegneria Elettrica e delle Tecnologie dell'Informazione

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica

Il livello trasporto:
controllo di flusso in TCP

I lucidi presentati al corso sono uno strumento didattico
che NON sostituisce i testi indicati nel programma del corso

Nota di copyright per le slide COMICS

Nota di Copyright

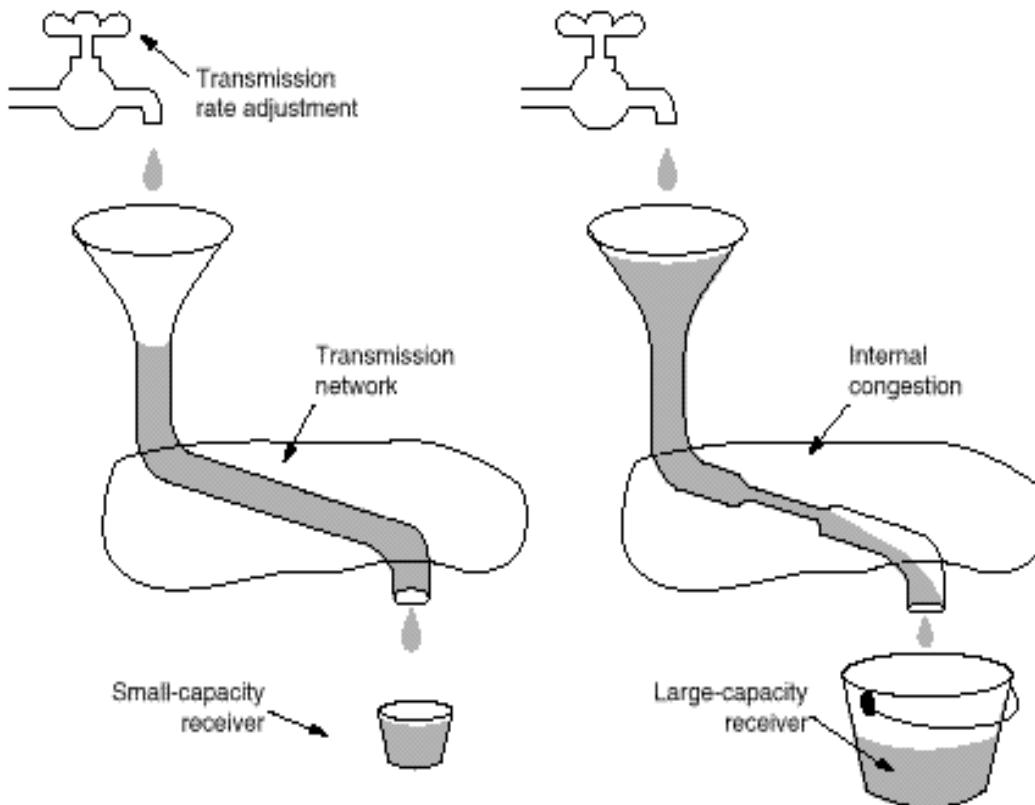
Questo insieme di trasparenze è stato ideato e realizzato dai ricercatori del Gruppo di Ricerca COMICS del Dipartimento di Informatica e Sistemistica dell'Università di Napoli Federico II. Esse possono essere impiegate liberamente per fini didattici esclusivamente senza fini di lucro, a meno di un esplicito consenso scritto degli Autori. Nell'uso dovranno essere esplicitamente riportati la fonte e gli Autori. Gli Autori non sono responsabili per eventuali imprecisioni contenute in tali trasparenze né per eventuali problemi, danni o malfunzionamenti derivanti dal loro uso o applicazione.

Autori:

Simon Pietro Romano, Antonio Pescapè, Stefano Avallone,
Marcello Esposito, Roberto Canonica, Giorgio Ventre

TCP: Controllo di Flusso e di Congestione

Come gestire entrambi i tipi di controllo?



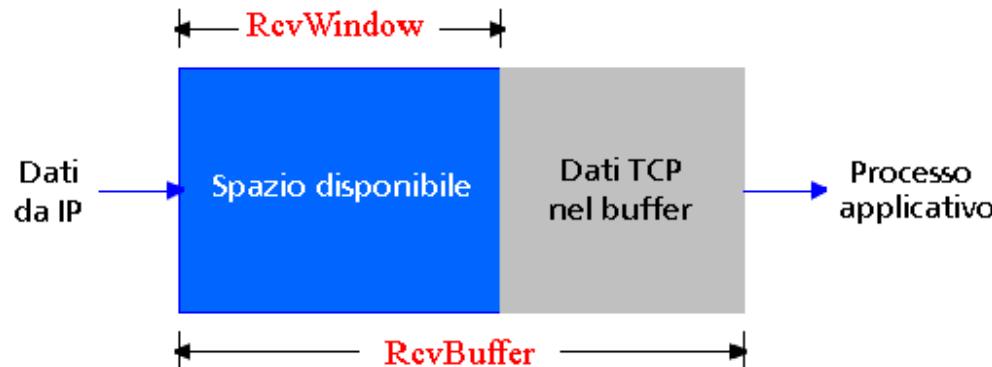
- *Receiver window*: dipende dalla dimensione del buffer di ricezione
- *Congestion window*: basata su una stima della capacità della rete



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)

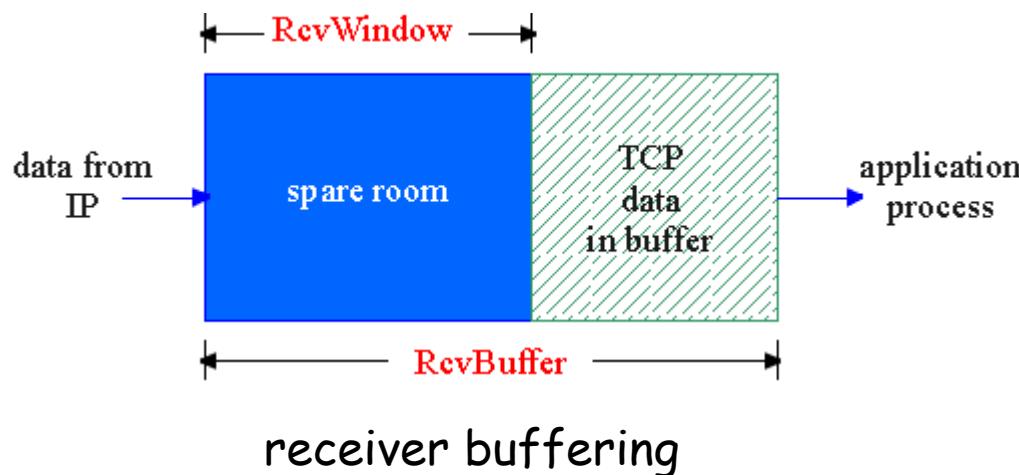
TCP Flow Control

flow control

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

RcvBuffer = size of TCP Receive Buffer

RcvWindow = amount of spare room in Buffer



ricevente: comunica dinamicamente al mittente la dimensione corrente del buffer

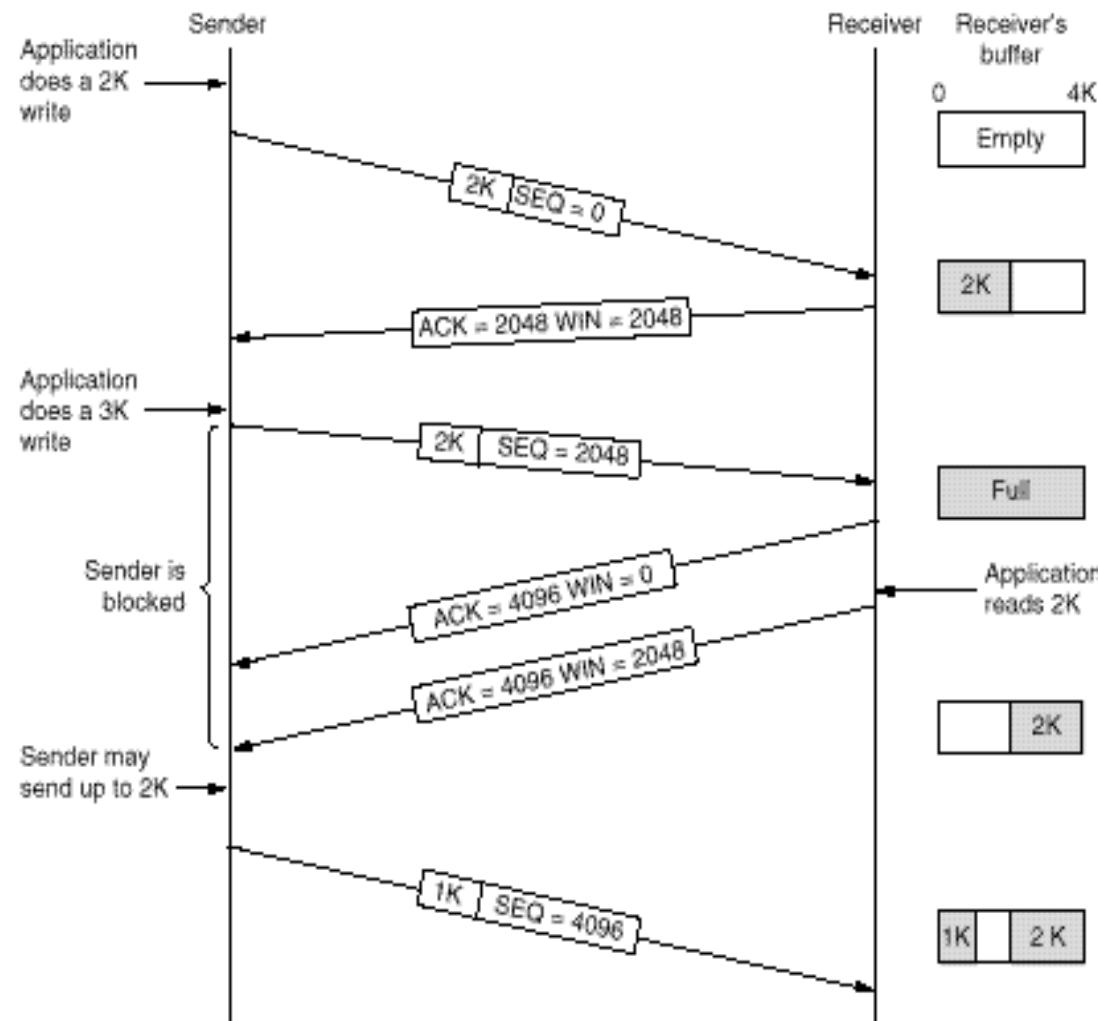
- campo **RcvWindow** nel segmento TCP:

$$\text{RcvWindow} = \text{RcvBuffer} - [\text{LastByteRcvd} - \text{LastByteRead}]$$

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

$$\text{LastByteSent} - \text{LastByteAcked} \leq \text{RcvWindow}$$

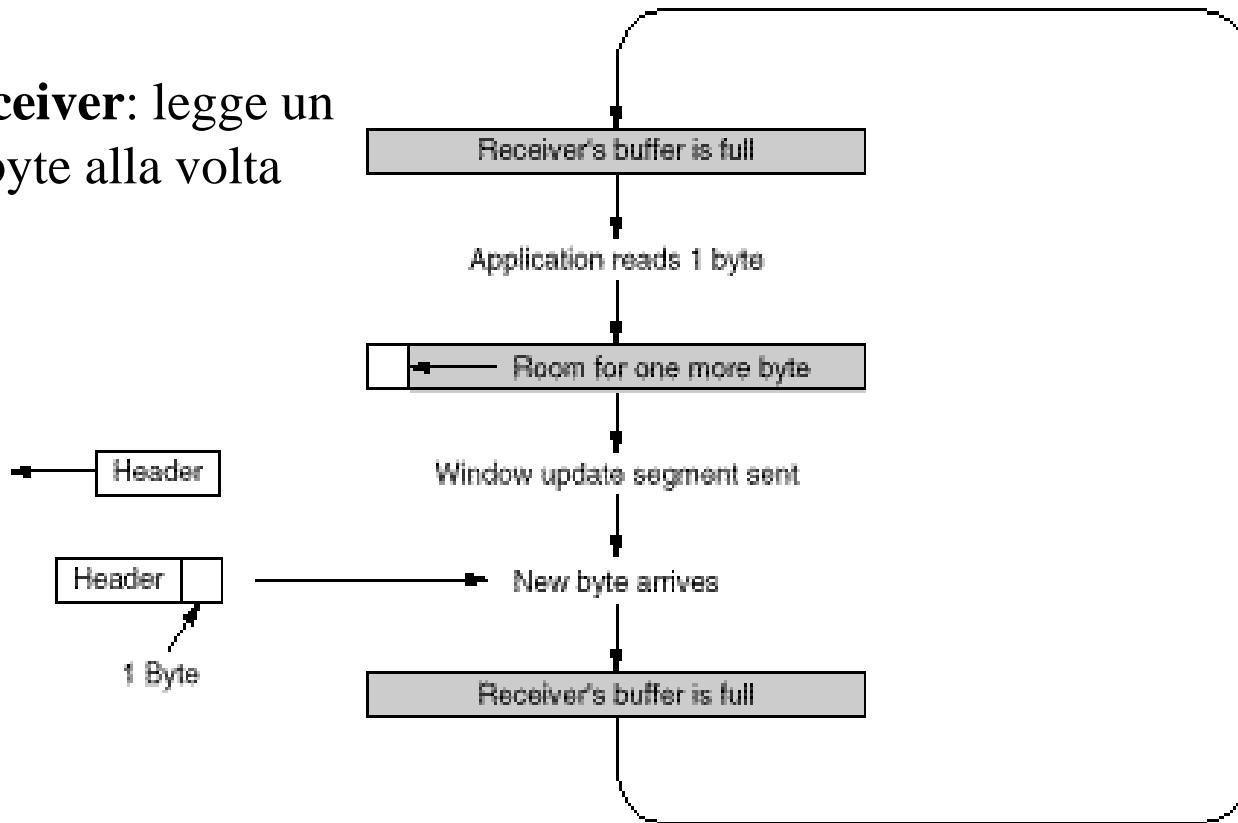
TCP: Transmission Policy



La sindrome della Silly Window al ricevitore

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.

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 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

```

if there is new data to send
  if window size >= MSS and available data is >= MSS
    send complete MSS segment now
  else   if there is unconfirmed data still in the pipe
    enqueue data in the buffer until an ack is received
  else
    send data immediately
  end if
end if
end if
  
```