

Eseguendo il comando si ottiene un riscontro di quanto ipotizzato al punto precedente. In particolare eseguendo 10 test si ottengono i risultati in Figura 1. Si può notare che il bitrate del sender è leggermente sovrastimato rispetto a quello del receiver: ciò accade perchè i ΔT di sender e receiver sono differenti, il primo calcola il tempo trascorso dall'invio del primo pacchetto all'invio dell'ultimo, mentre il secondo usa tempi più grandi poichè deve attendere la ricezione. Si ottiene quindi una velocità media di 9.58 Mbit/s al sender e 9.39 Mbit/s al receiver.

```
log@ubuntu:~/Downloads$ cat TCPPC.dat | grep "sender\|receiver"
```

[5]	0.00-10.00	sec	11.5 MBytes	9.62 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.41 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.5 MBytes	9.62 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.40 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.5 MBytes	9.62 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.39 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.5 MBytes	9.62 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.40 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.4 MBytes	9.57 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.40 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.4 MBytes	9.57 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.39 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.3 MBytes	9.52 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.1 MBytes	9.35 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.5 MBytes	9.62 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.42 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.3 MBytes	9.47 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.1 MBytes	9.33 Mbits/sec	0	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.4 MBytes	9.57 Mbits/sec	0	sender
[5]	0.00-10.00	sec	11.2 MBytes	9.41 Mbits/sec	0	receiver

Figura 1

-1.1 Test TCP - Singolo flusso, half duplex

In questo caso è possibile predire l'efficienza della rete tenendo in considerazione il funzionamento di TCP: il protocollo prevede infatti l'invio di un ACK di dimensioni 20+20+38, una volta che il receiver ha ricevuto il pacchetto.

$$\eta = \frac{MSS}{MSS + 20 + 32 + 38 + (20 + 20 + 38)} \simeq 0.89 \quad (1)$$

Essendo il canale condiviso per trasmissione e ricezione possono verificarsi collisioni a livello fisico che porterebbero a una diminuzione del goodput calcolato. Eseguendo il test si ottengono le seguenti velocità di trasmissione

Come ipotizzato la velocità è più lenta di quella calcolata per via delle collisioni, gestite direttamente dalla scheda di rete, visualizzabili con *ifconfig* prima e dopo il comando *iperf3*

-1.2 Test TCP - Singolo flusso, full duplex, reverse mode

```
Connecting to host 192.168.1.196, port 5201
Reverse mode, remote host 192.168.1.196 is sending
```

[ID]	Interval	Transfer	Bitrate	
[5]	0.00-1.00	sec	847 KBytes	6.94 Mbits/sec
[5]	1.00-2.00	sec	1.13 MBytes	9.46 Mbits/sec
[5]	2.00-3.00	sec	1.13 MBytes	9.47 Mbits/sec
[5]	3.00-4.00	sec	1.13 MBytes	9.48 Mbits/sec
[5]	4.00-5.00	sec	1.13 MBytes	9.47 Mbits/sec
[5]	5.00-6.00	sec	1.13 MBytes	9.48 Mbits/sec
[5]	6.00-7.00	sec	1.13 MBytes	9.48 Mbits/sec
[5]	7.00-8.00	sec	1.13 MBytes	9.49 Mbits/sec
[5]	8.00-9.00	sec	1.13 MBytes	9.47 Mbits/sec
[5]	9.00-10.00	sec	1.13 MBytes	9.49 Mbits/sec

[ID]	Interval	Transfer	Bitrate	sender	receiver
[5]	0.00-10.00	sec	11.1 MBytes	9.33 Mbits/sec	
[5]	0.00-10.00	sec	11.0 MBytes	9.22 Mbits/sec	

Figura 2: TCP PC -R

Facendo riferimento al setup precedente si esegue il comando *iperf3 -c 192.168.1.196 -R* al client, in questo modo è il client a mandare un primo messaggio al server per richiedere la connessione inversa, scambiando così i ruoli di client e server. In questo scenario la velocità del client è molto maggiore di quella del server, per questo motivo interverranno il controllo di congestione e di flusso per adattare, nei primi istanti della connessione, la velocità di *sender* e *receiver* per evitare congestione e ritrasmissioni che diminuirebbero il goodput della rete.

In figura 2 è possibile notare l'intervento del controllo di congestione guardando la quantità di dati scambiati nel primo secondo rispetto agli istanti successivi. Eseguendo il comando 10 volte è possibile ricavare le velocità medie di sender e receiver, rispettivamente 9.33 e 9.20.

-1.3 Test UDP - Singolo flusso, full duplex

L'efficienza di UDP è massima se si riescono a scambiare la maggiore quantità di bit senza che avvenga frammentazione del pacchetto, ovvero quando $S + 8 + 20 = MTU$, quindi $S_{MAX} = 1472$

Dalla (2) si ricava che

$$\eta = \frac{1472}{1472 + 8 + 20 + 38} \simeq 0,957 \rightarrow V_{TXMAX} = C \cdot \eta = 9,57 Mb/s \quad (2)$$

Nel caso del singolo flusso full duplex non ci aspettiamo problemi a livello fisico, nè problemi di congestione della rete. Poichè UDP è un protocollo inaffidabile e non aspetta conferme dall'interlocutore, l'efficienza per connessioni half duplex rimane la stessa di quella calcolata precedentemente. La velocità ottenuta risulta essere maggiore di quella TCP per via delle dimensioni ridotte dell'header UDP

```

labubu:~/Documents/LabInt/Lab1$ cat UDP_PC.dat | grep " sender\| receiver"
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 2.044 ms 2533/10708 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 2.015 ms 2534/10710 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 2.038 ms 2533/10708 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 2.033 ms 2534/10710 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 2.021 ms 2532/10706 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.820 ms 2534/10710 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 2.010 ms 2533/10708 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.970 ms 2533/10708 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10750 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.54 Mbits/sec 2.118 ms 2531/10703 (24%) receiver
[ 5] 0.00-10.00 sec 15.0 MBytes 12.6 Mbits/sec 0.000 ms 0/10760 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.751 ms 2534/10710 (24%) receiver

```

Figura 3: UDP PC

A conferma della maggiore efficienza del protocollo UDP eseguendo i 10 test si ottiene una velocità media di 12.6 al sender e 9.56 al receiver. Poichè non viene limitato il bitrate di generazione dei pacchetti (opzione `-b 0`) e il sender li genera ad una velocità maggiore di 10 Mb/s una parte dei pacchetti creata non può essere smaltita dalla pila protocollare del sender, in questo caso il 24%.

-1.4 Risultati

-1.5 Test UDP - Singolo flusso, full duplex, reverse mode

```

laboratorio@laboratorio:~$ iperf3 -c 192.168.1.196 -u -b 0 -R
Connecting to host 192.168.1.196, port 5201
Reverse mode, remote host 192.168.1.196 is sending
[ 5] local 192.168.1.210 port 36376 connected to 192.168.1.196 port 5201
[ ID] Interval      Transfer     Bitrate      Jitter    Lost/Total Datagrams
[ 5] 0.00-1.00 sec 1.13 MBytes 9.50 Mbits/sec 1.641 ms 63566/64379 (99%)
[ 5] 1.00-2.00 sec 1.13 MBytes 9.50 Mbits/sec 1.602 ms 78989/79802 (99%)
[ 5] 2.00-3.00 sec 1.13 MBytes 9.52 Mbits/sec 1.566 ms 74661/75476 (99%)
[ 5] 3.00-4.00 sec 1.14 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.636 ms 73455/74273 (99%)
[ 5] 4.00-5.00 sec 1.13 MBytes 9.52 Mbits/sec 1.604 ms 77375/78190 (99%)
[ 5] 5.00-6.00 sec 1.14 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.609 ms 78063/78881 (99%)
[ 5] 6.00-7.00 sec 1.14 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.582 ms 76264/77082 (99%)
[ 5] 7.00-8.00 sec 1.14 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.590 ms 76040/76858 (99%)
[ 5] 8.00-9.00 sec 1.14 MBytes 9.55 Mbits/sec 1.658 ms 77777/78595 (99%)
[ 5] 9.00-10.00 sec 1.14 MBytes 9.54 Mbits/sec 1.560 ms 74951/75768 (99%)
-----
[ ID] Interval      Transfer     Bitrate      Jitter    Lost/Total Datagrams
[ 5] 0.00-10.00 sec 1.04 GBytes 892 Mbits/sec 0.000 ms 0/759304 (0%) sender
[ 5] 0.00-10.00 sec 11.4 MBytes 9.53 Mbits/sec 1.560 ms 751141/759304 (99%) receiver
iperf Done.

```

Figura 4: UDP PC -R

Essendo 1000 Mb/s la velocità tra il server e lo switch ci aspettiamo di avere una situazione di *botleneck* poichè il client riceve solo a 10 Mb/s. Come si può notare dalla Figura 4 infatti abbiamo il 99% di pacchetti persi a causa della congestione della rete dovuta al riempimento della coda presente nello switch.