

POLITECNICO DI TORINO
A.A. 2019/2020



Report 3:

Performance test with off-the-shelf hardware

Student:

Simone Galota - 233727 – Gruppo 16

Teacher:

Prof. Marco Mellia

Course:

Laboratorio di Internet

Scenario A: Home network experiment

In questo primo scenario gli esperimenti vengono svolti nel seguente testbed: (figura in appendice)

- Un pc con Ubuntu-live in esecuzione da pen-drive (H1: 172.16.9.1/27);
- Un Mac su cui gira MacOS Catalina (H2: 172.16.9.1/27);
- Le due macchine sono connesse da un cavo ethernet cat.6; la connessione tramite Mac e cavo di rete avviene tramite USB con un adattatore USB-Ethernet.

Tramite il tool "ethtool", da Ubuntu, la velocità del collegamento fisico è stata impostata a 10Mb/s in full duplex con auto-negoziazione attiva. Per quanto riguarda l'adattatore, sicuramente fa Store&Forward. Si hanno comunque informazioni limitate riguardo al suo funzionamento, dato che è stato acquistato sul web con il criterio del minor costo da un produttore non propriamente noto. Quello che si sa è che l'USB è di tipo 3.0 e quindi dovrebbe supportare velocità nell'ordine dei Gb/s. Quindi, per i dati che si hanno, la velocità del collo di bottiglia, cioè la velocità della rete, è di 10 Mb/s. Tuttavia, non si hanno informazioni specifiche riguardo alla velocità, al tipo di connessione e alla modalità di trasferimento dei dati tra CPU a scheda di rete.

Previsione goodput atteso

Si definisce Goodput il rapporto tra la dimensione dei dati utili a livello applicazione e il tempo di trasmissione (Byte/sec). Tale rapporto sarà sicuramente minore della velocità del canale fisico, poiché solo una percentuale dei dati effettivamente trasmessi è ritenuta utile. Vi sono infatti numerosi fattori (analizzati in seguito) che incidono nel calcolo del Goodput. Tra questi, gli overhead di ogni livello (che possono essere definiti dati di servizio) che vengono aggiunti al pacchetto trasmesso man mano che attraversa la pila protocollare.

Dunque, è importante parlare di efficienza di trasmissione. L'efficienza η è definita come il rapporto tra la dimensione dei dati utili a livello 7 (S) e la dimensione dei dati a livello 1 ($S + n$, dove n è la somma degli overhead di L4, L3, L2). Però, quello che ci interessa ai fini dell'esperimento in questione, è l'efficienza massima η_{max} .

- Nel caso di UDP, la dimensione di S che massimizza l'efficienza è: **$S = 1500(MTU) - 8(UDP) - 20(IP) = 1472$ byte**. Se $S > 1472$ il pacchetto viene segmentato, se è minore viene inviato interamente e non si ha la massima efficienza. Per cui, $\eta_{max,UDP} = \frac{1472}{1472 + 8(UDP) + 20(IP) + 38(ETH)} = 0,957$. Ciò significa che il 5% dei dati totali trasmessi non è utile a livello 7.

Invece, nel caso di TCP, poiché è un protocollo stream-oriented, si trasmette solo per segmenti (prodotti automaticamente da TCP) di dimensione **$MSS = 1500(MTU) - 20(TCP) - 20(IP) = 1460$ byte (se non ci sono opzioni)**. Quindi, la dimensione S che massimizza l'efficienza con TCP è **$S = MSS$** .

$$\eta_{max,TCP} = \frac{1460}{1460 + 20(TCP) + 20(IP) + 38(ETH)} = 0,949$$

È importante sapere che quello che fa TCP quando $S < MSS$, dipende da come è fatta l'interfaccia applicazione-TCP.

Un' importante differenza con tra TCP e UDP è che:

- UDP manda blocchi di messaggi (segmenta solo se necessario $\rightarrow S > MSS$);
 - Invece, TCP prende messaggi e, qualsiasi sia la loro dimensione, si organizza per creare e inviare segmenti di lunghezza fissa MSS; di conseguenza in TCP il numero di "calls" al ricevitore è uguale al totale dei segmenti ricevuti.
- Per quanto concerne i fattori che possono ridurre il Goodput in questo scenario:
 - L1: non mi aspetto errori di trasmissione, perché si ha un collegamento lungo meno di 1 metro, in un ambiente controllato nel quale si trovano solo le due macchine per effettuare l'esperimento.
 - L2: non mi aspetto collisioni perché il cavo è configurato in modalità full duplex e quindi trasmissione e ricezione avvengono separatamente, inoltre il mezzo di trasmissione è condiviso solo dai due pc.
 - L2: a causa della differenza di velocità tra l'adattatore Eth-USB che fa S&F e il cavo Eth, potrebbe esserci congestione a valle dell'adattatore. Poiché i dati entrano da USB con una velocità nell'ordine dei Gb/s ed escono a 10 Mb/s. Ciò che influenza i pacchetti persi usando UDP è la quantità di dati che può contenere il buffer dell'adattatore.
 - L3: In questo scenario non c'è un router di livello 3.
 - L4: Per la natura affidabile del protocollo, con TCP non mi aspetto perdite di pacchetti, ma ci potrebbero essere ritrasmissioni che portano via del tempo. Ci sarà sicuramente una fase di segnalazione (3-way handshake) e i controlli di flusso e congestione che fanno sì che non si perdano pacchetti. Con UDP potrebbe succedere che si perdano perché è un protocollo message-oriented e best-effort.
 - L7: Non mi aspetto rallentamenti al livello dell'applicazione NTTC, né da parte del sistema operativo, né da parte delle CPU, che comunque genera pacchetti nell'ordine dei Gb/s.

- Dunque, in relazione alle efficienze massime calcolate e alla velocità minima complessiva del collegamento fisico descritto, il Goodput che ci si aspetta dagli esperimenti svolti in questo scenario sarebbe:

$$G_{TCP} = \eta_{max,TCP} * V_C = 0,949 * 10 \text{ Mb/s} = 9,49 \text{ Mb/s}$$

$$G_{UDP} = \eta_{max,UDP} * V_C = 0,957 * 10 \text{ Mb/s} = 9,57 \text{ Mb/s}$$

Gli esperimenti sono stati impostati in modo da garantire l'affidabilità e la consistenza delle misurazioni, e in maniera tale da avere una durata congrua a seconda del caso, così da rendere tempi di elaborazione, propagazione, arp-request e 3-way handshake trascurabili.

Test 1.a: Single flow – TCP: H1 → H2

Durante la prova le funzionalità avanzate della scheda di rete di H1 sono state disattivate, in modo che non influissero sulle misurazioni e sulle segmentazioni dei pacchetti. Il test è stato eseguito effettuando tentativi del tipo:

```
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 100 -l 1000 172.16.9.2
  Bytes   Real s   CPU s Real-MBit/s   CPU-MBit/s   Calls   Real-C/s   CPU-C/s
l 1000000  0.03    0.00   23.8351   1248.0499     100    2979.38   156006.2
1 1000000  0.08    0.00    9.4138    782.0137     139    1635.64   135874.9
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 1000 -l 5000 172.16.9.2
  Bytes   Real s   CPU s Real-MBit/s   CPU-MBit/s   Calls   Real-C/s   CPU-C/s
l 5000000  4.21    0.01    9.5097   3093.1024     1000    237.74    77327.6
1 5000000  4.25    0.04    9.4149    939.4302     3454    812.98    81119.8
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 2048 -l 5000 172.16.9.2
  Bytes   Real s   CPU s Real-MBit/s   CPU-MBit/s   Calls   Real-C/s   CPU-C/s
l 10240000 8.65    0.03    9.4656   2961.1422     2048    236.64    74028.6
1 10240000 8.70    0.09    9.4149    897.0849     7073    812.88    77454.6
```

Dai risultati si evince come la misura riportata dal ricevitore sia la più affidabile, perché più vicina alla previsione. Mentre quella misurata al trasmettitore si discosta dal valore ipotizzato, a volte (se il tempo di esecuzione dell'applicazione è troppo breve) risulta anche maggiore della velocità fisica del canale. Tale anomalia è giustificata dal fatto che il tempo al trasmettitore è sottostimato, con una conseguente sovrastima della velocità. Questo perché non è un tempo di trasmissione, bensì un tempo di generazione dei pacchetti da parte della CPU, anche in considerazione del fatto che, in questo scenario, la CPU genera pacchetti molto più velocemente di quanto vengano trasmessi (*schema di calcolo dei tempi in appendice*). Maggiore sarà la durata dell'esecuzione, minore sarà la differenza tra tempo di generazione e tempo di trasmissione. Tuttavia, a fronte di un bit rate previsto di 9,49 Mb/s, si ha una misura di 9,41 Mb/s. È possibile spiegare questa gap guardando la traccia dei pacchetti su wireshark.

16	19.456755776	172.16.9.1	172.16.9.2	TCP	1514	40055 → 5038	[ACK]	Seq=1449	Ack=1	Win=64256
17	19.456766485	172.16.9.1	172.16.9.2	TCP	1514	40055 → 5038	[ACK]	Seq=2897	Ack=1	Win=64256
18	19.456783360	172.16.9.1	172.16.9.2	TCP	1514	40055 → 5038	[ACK]	Seq=4345	Ack=1	Win=64256
Options: (12 bytes), No-Operation (NOP), No-Operation (NOP), Timestamps										
[SEQ/ACK analysis]										
[Timestamps]										
TCP payload (1448 bytes)										
Data (1448 bytes)										

Dalla cattura si nota che in ogni pacchetto TCP inviato sono presenti 12 bytes di opzioni (2 bytes di NOP e 10 bytes di timestamps). Per cui il payload del pacchetto, cioè la lunghezza S dei dati a livello 7, non è più di 1460 bytes, ma di 1448. Ne deriva che il calcolo dell'efficienza massima e del Goodput diventano:

$$\eta_{max,TCP} = \frac{1448}{1448 + 12 (TCP - opt) + 20 (TCP) + 20 (IP) + 38 (ETH)} = 0,941$$

$$G_{TCP} = \eta_{max,TCP} * V_C = 0,941 * 10 \text{ Mb/s} = 9,41 \text{ Mb/s}$$

Possiamo notare inoltre come la dimensione totale del pacchetto catturato da wireshark non sia di 1538, ma di 1514 byte. Ciò è dovuto al fatto che wireshark effettua la cattura a livello 2, tra LLC e MAC, perciò i 24 byte mancanti di intestazione ethernet sono aggiunti dallo strato più esterno (MAC), dopo che lo sniffer cattura il pacchetto.

Test 1.b: Single flow – TCP: H2 → H1

Per questo test possono essere fatte le stesse considerazioni del test precedente. Anche su H2 sono state disattivate le funzionalità avanzate della scheda di rete.

Non si evidenziano particolari anomalie, a parte un leggerissimo gap (0,01-0,02) rispetto al valore atteso 9,41 Mbit/s. Ciò è dovuto probabilmente al tempo perso per qualche ritrasmissione, a causa di qualche pacchetto perso a livello dell'adattatore.

Test 2.a: Single flow – UDP: H1 → H2

Come nel Test 1, prima di avviare l'esperimento le due macchine si scambiano dei pacchetti TCP per "mettersi d'accordo" sulle modalità (e.g. decisione della porta UDP da utilizzare per ricevere i pacchetti). Da evidenziare è il fatto che in UDP la velocità al ricevitore è calcolata solo sui dati effettivamente ricevuti e non su quelli persi (come è ovvio che sia).

Il risultato corrisponde alle previsioni (9,57 Mbit/s) se la dimensione di S = MSS e non si hanno nemmeno perdite di pacchetti. Però, facendo numerosi tentativi con vari valori di S, si nota che si verificano perdite di pacchetti quando S < 646 bytes o S > 1472 bytes. In particolare, se S > MSS, la perdita risulta più ingente, perché la PDU sarà soggetta a frammentazione. Pertanto, la probabilità di perdere un intero pacchetto aumenta. Infatti, basta che non sia trasmesso correttamente un solo frammento e tutto viene perso per impossibilità di corretta ricostruzione. Tale perdita è probabilmente dovuta a qualche tipo

di congestione al trasmettitore, nel collegamento tra CPU e scheda di rete (che non conosciamo); dato che, nella direzione di svolgimento dell'esperimento, non ci può essere congestione a livello dell'adattatore.

Osservando la colonna "Calls" dell'output, si nota che al trasmettitore vi sono sempre 3 chiamate in più rispetto al parametro 'n' passato al comando 'nttcp' che indica il numero di pacchetti da trasmettere. Perché? In TCP, sapendo che arriveranno tutti i pacchetti trasmessi, per misurare il tempo di fine trasmissione basta controllare quando arriverà l'ultimo (n-esimo) pacchetto, mentre in UDP non è detto che l'n-esimo pacchetto arrivi. Per cui il trasmettitore invia, ciascuno a distanza di 2 sec, 3 pacchetti UDP di lunghezza 4 byte, così da far sapere al ricevitore quando termina la finestra temporale delta_T di trasmissione. Ne vengono inviati 3 perché, se la probabilità di perdersene uno, da parte del RX, è di 10^{-5} , quella di perderne 3 è di $10^{-5} \times 10^{-5} \times 10^{-5} = 10^{-15}$. Che ingegneristicamente vuol dire zero. Di conseguenza è sicuro che, ricevendone uno dei tre, possa misurare l'istante di tempo correttamente.

2009	1.132232162	172.16.9.1	172.16.9.2	UDP	688 56466 → 5039 Len=646
2010	1.134061026	172.16.9.1	172.16.9.2	UDP	46 56466 → 5039 Len=4
2011	1.161909634	172.16.9.2	172.16.9.1	TCP	145 5037 → 58155 [PSH, ACK] Seq=16 Ack=84 Win=6
2012	1.161934422	172.16.9.1	172.16.9.2	TCP	66 58155 → 5037 [ACK] Seq=84 Ack=95 Win=6
2013	1.161938882	172.16.9.2	172.16.9.1	TCP	66 5037 → 58155 [FIN, ACK] Seq=95 Ack=84 Win=6
2014	1.203647343	172.16.9.1	172.16.9.2	TCP	66 58155 → 5037 [ACK] Seq=84 Ack=96 Win=6
2015	3.111138056	172.16.9.1	172.16.9.2	UDP	46 56466 → 5039 Len=4
2016	3.111895455	172.16.9.2	172.16.9.1	ICMP	70 Destination unreachable (Port unreachable)
2017	5.019207840	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	342 DHCP Discover - Transaction ID 0x2f4250
2018	5.111335987	172.16.9.1	172.16.9.2	UDP	46 56466 → 5039 Len=4
2019	5.111873303	172.16.9.1	172.16.9.2	TCP	66 58155 → 5037 [FIN, ACK] Seq=84 Ack=96 Win=6
2020	5.111969580	172.16.9.2	172.16.9.1	ICMP	70 Destination unreachable (Port unreachable)
2021	5.112362999	172.16.9.2	172.16.9.1	TCP	66 5037 → 58155 [ACK] Seq=96 Ack=85 Win=1

Test 2.b: Single flow – UDP: H2 → H1

Anche in questo caso, se $S = MSS$, la velocità al ricevitore è quella ipotizzata. Ciò che invece è da evidenziare è una consistente perdita di pacchetti se l'esperimento ha una durata ragionevole (5-10s). L'esperimento svolto in questa direzione (H2 → H1) è sicuramente soggetto a un collo di bottiglia causato dalla presenza dell'adattatore ETH-USB. Perché, come già accennato, i pacchetti vengono prodotti dalla CPU di H2 e trasmessi all'adattatore con velocità dell'ordine dei Gb/s. Quest'ultimo fa S&F per ritrasmettere, stavolta con velocità di 10 Mb/s, ad H1. Quindi è evidente che, una volta che la coda di pacchetti è piena e ricevendone molti di più di quelli trasmessi, quelli in eccesso vengono persi.

Tuttavia, è importante sottolineare che il valore "CPU s" sia minore di "Real s", e che "Real-Mbit/s" sia minore di "CPU-Mbit/s", altrimenti il collo di bottiglia non è nella rete, ma nell'applicazione.

Scenario B: Internet experiment

Nel secondo scenario gli esperimenti vengono svolti nel seguente testbed:

- Un Pc con Ubuntu live in esecuzione da pen-drive che funge da client;
- Un server connesso in rete a 1 Gb/s dal Politecnico di Torino, denominato bigdatadb.polito.it.

Il client è collegato a internet tramite un access-point domestico con un cavo ethernet cat.6a settato a 100 Mb/s. La connessione è di tipo FTTC, la cui banda in uplink è intorno ai 21 Mb/s, in downlink intorno ai 54 Mb/s. Tali valori non sono comunque da ritenere fissi e affidabili al 100%, poiché la qualità della linea dipende da vari fattori, quali il margine di rumore e l'attenuazione, sia nel tratto tra DSLAM ↔ Modem che nell'impianto dell'abitazione. A seguito di alcune prove, è possibile ipotizzare che i valori di up e down siano soggetti ad un'oscillazione di +/- 1Mb/s.

Tutti i test sono stati effettuati con la presenza del solo client interessato all'interno della LAN, così da lasciare tutta la banda per il pc su cui gira Ubuntu.

Previsione goodput atteso

Per quanto riguarda la previsione del goodput, bisogna considerare il fatto che gli esperimenti sono svolti in uno scenario incerto e non totalmente sotto controllo, in quanto non si sa con precisione a cosa i pacchetti vadano incontro una volta usciti dalla LAN. Dunque, abbiamo solo informazioni inerenti al nostro testbed, nel quale la velocità del collo di bottiglia è sicuramente quella imposta dal router sia in up che in down. Nella LAN non ci aspettiamo collisioni, congestioni o errori di trasmissione. Per il calcolo delle efficienze massime, che si calcolano allo stesso modo dello scenario precedente, considereremo solo i dati del nostro setup.

$$\eta_{max,UDP} = \frac{1472}{1472 + 8(UDP) + 20(IP) + 38(ETH)} = 0,957$$

$$\eta_{max,TCP} = \frac{1448}{1448 + 12(TCP - opt) + 20(TCP) + 20(IP) + 38(ETH)} = 0,941$$

Dunque, il goodput atteso è:

- TCP:
 - o In trasmissione, quindi in upload: $G_{TCP} = \eta_{max,TCP} * V_{UP} = 0,941 * 21 \text{ Mb/s} = 19,76 \text{ Mb/s}$
 - o In ricezione, quindi in download: $G_{TCP} = \eta_{max,TCP} * V_{DOWN} = 0,941 * 54 \text{ Mb/s} = 50,81 \text{ Mb/s}$

- UDP:

- In trasmissione, quindi in upload: $G_{UDP} = \eta_{max,UDP} * V_{UP} = 0,957 * 21 \text{ Mb/s} = 20,10 \text{ Mb/s}$
- In ricezione, quindi in download: $G_{UDP} = \eta_{max,UDP} * V_{DOWN} = 0,957 * 54 \text{ Mb/s} = 51,68 \text{ Mb/s}$

Test 1.a: Single flow – TCP: H1 → H2

Per lo svolgimento di questo test, nel calcolo dell'efficienza massima si è già tenuto conto dei 12 bytes di opzioni presenti in ogni pacchetto TCP inviato.

Il test è stato eseguito 7 volte: 6 volte con durata di circa 16s, 1 volta con durata di 40s. Le velocità misurate variano leggermente dal valore atteso, ma si possono considerare comunque affidabili, in relazione anche ai fattori variabili che incidono sulla qualità della linea citati sopra.

Valore minimo: 18,83 Mb/s – Valore massimo: 19,80 Mb/s – Valore medio: 19,34 Mb/s

Test 1.b: Single flow – TCP: H2 → H1

Per effettuare questo test con l'applicazione nttcp è stato necessario aprire in entrata la porta TCP/UDP 5038 nella quale il server avvia la trasmissione dei dati al client, in modo da consentire al NAT della nostra LAN di inoltrare il traffico della porta scelta all'ip corretto.

Come nel caso precedente, possiamo fare le stesse considerazioni sui valori ottenuti dal test svolto. Da notare che la durata di questo test, per avere misure affidabili e consistenti, è di 30 s almeno (rispetto ai 15s del test 1.a). È giustificata, probabilmente, da un numero più alto di ritrasmissioni dovute alla congestione causata dal server che invia dati con velocità di 1 Gb/s e il nostro access-point riceve a 54 Mb/s.

Valore minimo: 50,73 Mb/s – Valore massimo: 51,09 Mb/s – Valore medio: 50,98 Mb/s

```
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 5000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
100000000 48.08 0.13 19.9613 6359.7049 20000 499.03 158992.6
1100000000 41.02 2.30 19.5042 347.0830 68414 1667.95 29681.7
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 2000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1 40000000 15.81 0.07 20.2400 4293.4578 20000 1265.00 268341.1
1 400000000 16.29 0.67 19.6440 476.4422 27765 1784.42 41338.8
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 2000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1 40000000 15.91 0.08 20.1111 4235.3253 20000 1256.95 264707.8
1 400000000 16.99 0.81 18.8343 394.8468 27784 1635.29 34282.6
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 2000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1 40000000 15.74 0.08 20.3294 4263.8089 20000 1270.59 266492.6
1 400000000 16.83 0.93 19.0111 342.5974 27782 1650.52 29743.9
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 2000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1 40000000 15.66 0.07 20.4281 4312.7266 20000 1276.76 269545.4
1 400000000 16.15 0.79 19.8087 403.2080 27781 1719.71 35904.8
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 2000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1 40000000 15.81 0.08 20.2440 4182.1318 20000 1265.25 261383.2
1 400000000 16.31 0.91 19.6140 353.3136 27784 1702.99 30676.5
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 20000 -l 2000 bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1 40000000 15.73 0.07 20.3376 4322.5135 20000 1271.10 270157.1
1 400000000 16.83 0.77 19.0182 417.6063 27785 1651.31 36260.0
```

TEST 1.a

```
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 204800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1419430400 65.67 3.50 51.0955 957.6881 290193 4418.96 82824.9
1419430400 65.11 0.55 51.5376 6047.6307 204800 3145.61 369118.1
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 204800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1419430400 66.14 3.41 50.7344 984.7954 290214 4388.04 85175.5
1419430400 65.17 0.58 51.4876 5774.1565 204800 3142.55 352426.5
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 104800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1214630400 33.65 1.75 51.0251 981.9043 148402 4410.04 84864.8
1214630400 33.20 0.30 51.7198 5728.6742 104800 3156.73 349162.2
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 104800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1214630400 33.65 1.75 51.0219 982.3267 148385 4409.25 84891.6
1214630400 33.11 0.30 51.8608 5726.0732 104800 3165.33 349491.8
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 104800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1214630400 33.65 1.79 51.0212 956.7433 148389 4409.32 82682.9
1214630400 33.15 0.30 51.7921 5727.4293 104800 3161.20 349574.5
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 104800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1214630400 33.65 1.75 51.0281 983.0792 148382 4409.70 84954.9
1214630400 33.08 0.30 51.9123 5734.3535 104800 3168.48 349997.2
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 104800 -l 2048 -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1214630400 33.66 1.77 51.0185 969.3629 148385 4408.96 83771.3
1214630400 33.12 0.30 51.8454 5749.5997 104800 3164.39 350927.7
```

TEST 1.b

Test 2.a: Single flow – UDP: H1 → H2

Da una prova preliminare, settando la dimensione dei dati S = MSS= 1472 bytes, si hanno riscontri anomali, in particolare il numero di pacchetti arrivati a destinazione è troppo basso (in ricezione, a volte anche 0), e di conseguenza si hanno misure sottostimate, in totale disaccordo con la previsione.

Tale anomalia non è stata riscontrata con TCP, dato che, come detto, TCP riceve dal livello applicazione un pacchetto di qualsiasi dimensione, e produce lui stesso i segmenti.

Il motivo di questo problema risiede nel fatto che al DSLAM la MTU di livello 2 non è di 1500 bytes, bensì di 1492. Conseguentemente, la MSS non è più di 1472, ma di 1464 bytes e quindi UDP segmenta e la probabilità di perdere tutto il pacchetto è del 50% (in questo caso specifico, con 2 segmenti). Nel test con TCP non era 1448, bensì 1440 bytes. Tuttavia, non variano i rapporti che determinano le efficienze massime nei due protocolli.

In questo test ci aspettiamo perdite, quindi per avere una misura affidabile si è optato di far durare il test almeno 60/70s (alcuni anche di 120s), inviando un'ingente quantità di dati.

In 5 tentativi, si registra un valore compatibile con la previsione di 20,2 Mb/s, il che vuol dire che al momento dei test vi era una velocità effettiva in uplink di 21,2 Mb/s: $0,957 * 21,2 = 20,2 \text{ Mb/s}$. Può essere considerato comunque un risultato consistente.

```
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
18133325200 68.01 20.94 956.6976 3107.3351 5555553 81685.29 265312.2
1176903904 70.01 3.25 20.2146 434.8770 120837 1725.99 37131.2
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 5555550 -l 1464 -u bigdatadb.polito.it
^C
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1797666256 122.42 36.99 956.7397 3166.1610000002 81688.86 270334.9
1315653040 124.41 5.86 20.2971 430.9824 215611 1733.02 36798.5
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u bigdatadb.polito.it
^C
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999900 -l 1464 -u bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
11463853600 122.43 37.07 956.5705 3159.2631 9999003 81674.41 269745.9
1315675000 124.42 6.15 20.2969 410.8101 215626 1733.01 35076.2
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 7000000 -l 1464 -u bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
11024800000 85.70 25.92 956.6307 3163.0641 7000003 81679.57 270070.5
1222018528 87.70 4.48 20.2529 396.6285 151653 1729.25 33865.4
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 7000000 -l 1464 -u bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
11024800000 85.69 25.85 956.7512 3171.3032 7000003 81689.86 270774.0
1221992176 87.69 4.34 20.2528 409.3839 151635 1729.24 34954.5
```

TEST 2.a

```
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 8000000 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1638188344 99.90 6.09 51.1079 838.2961 435922 4363.73 71576.0
11717200000 97.90 46.43 957.0692 2018.0267 8000003 81717.00 172304.3
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 7000000 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
^C
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1797666256 124.37 7.53 51.3088 847.4211 544855 4380.82 72355.1
11463999856 122.37 50.42 957.0591 2004.67110000002 81716.14 171163.9
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1797320872 124.37 7.66 51.2871 833.1557 544624 4379.03 71137.1
11463999856 122.37 58.20 957.0688 2012.458510000002 81716.97 171828.8
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1797300776 124.37 7.18 51.2892 888.2934 544660 4379.21 75044.9
11463999856 122.38 59.02 957.0556 1984.446210000002 81715.84 169437.1
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1797377848 124.37 7.62 51.2903 837.1397 544658 4379.30 71477.2
11463999856 122.37 59.53 957.0702 1967.552810000002 81717.08 167994.7
(base) laboratorio@laboratorio:~$ nttcp -T -n 9999999 -l 1464 -u -r bigdatadb.polito.it
Bytes Real s CPU s Real-Mbit/s CPU-Mbit/s Calls Real-C/s CPU-C/s
1797374920 124.37 7.51 51.2897 849.4740 544656 4379.25 72530.4
11463999856 122.37 57.75 957.0701 2027.905510000002 81717.08 173147.7
```

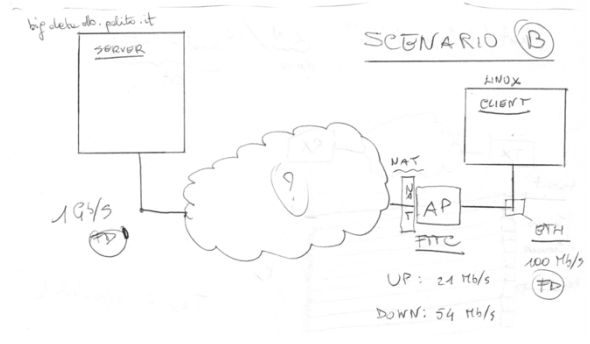
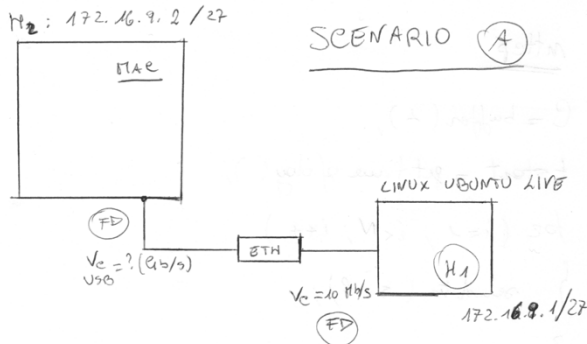
TEST 2.b

Test 2.b: Single flow – UDP: H2 → H1

In quest'ultimo caso sono stati effettuati 5 test di durata 120s circa. Il risultato può considerarsi consistente, è stata misurata una velocità di 51,29 Mb/s in tutte le prove. Quest'ultimo valore differisce leggermente dal goodput ipotizzato, ma può considerarsi comunque affidabile, per i motivi già ampiamente citati (probabilmente la V_{DOWN} non era proprio 54 Mb/s, ma qualcosa in meno 53,6 Mb/s). Come nel caso del test 2.a ci potrebbe essere congestione all'ingresso del router (ma anche nel percorso effettuato dai pacchetti) che, nel caso di UDP, determina perdita e non ritrasmissione.

In conclusione, possiamo affermare che, in linea di massima, previsione e valori sperimentali misurati nelle varie prove siano coerenti tra di loro.

Appendice:

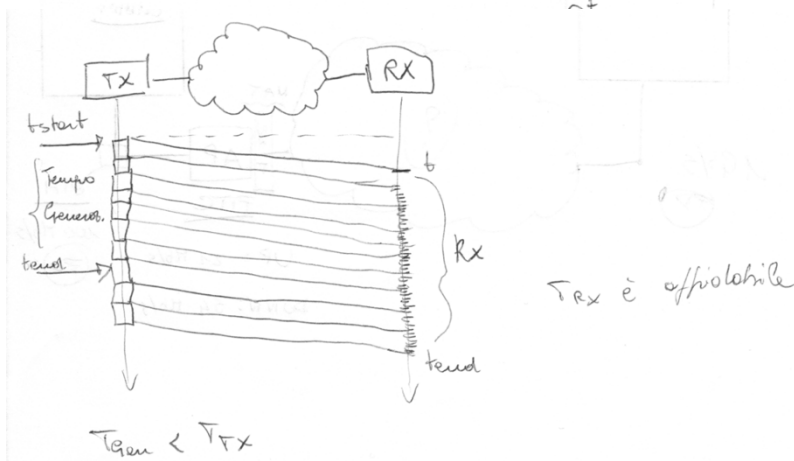


nttcp

```

C = buffer(L);
tstart = gettimeofday();
for (i=1; i<N; i++)
{
    sendto(s, l);
}
tend = gettimeofday();
printf("i: %d\n", L*N / ((tend - tstart) / 1e6))
    
```

Script in pseudo-codice che descrive quale potrebbe essere il meccanismo per il calcolo della finestra temporale ΔT su cui nttcp calcola la velocità di trasmissione.



Schema rappresentativo dello script