PLANIFICACIÓN E INTEGRACIÓN DE SISTEMAS Y SERVICIOS

Práctica 1

Pablo Alcázar Morales

Juan Manuel Palacios Navas

Apartado 1

1. Ancho de banda:

El ancho de banda indica el rango neto de bits en un sistema de comunicación digital

2. Latencia

La latencia es la suma de retardos temporles dentro de una red, producidos por la demora en la propagación y transmisión de paquete de la red.

3. **RTT**

Es el tiempor que tarda un paquete en ir y volver, desde que un emisor lo envía hasta que recibe una respuesta.

4. Jitter

Es la variación de tiempo en la llegada de los paquetes, causada por la congestión de la red, o por las diferentes rutas que sigues los paquetes para llegar al destino.

5. Throughput

Es la velocidad real de un canal de comunicación.

6. Perdida de datagramas.

Si usamos el protocolo UDP, nuestros paquetes serán llamadaos datagramas. Dadas las características asíncronas del protocolo UDP, es posible que se pierdan datagramas, y es una característica que también debería medirse para asegurar la calidad de una conexión.

Apartado 2

Loopback

En TCP, sin cambiar el tamaño de la ventana, podemos observar como el Troughput se mantiene entorno a los 47 GB/s. Si cambiamos la ventana, se reduce proporcionalmente.

En UDP, la tasa se reduce a 1.25 MB/s

```
iperf -c 127.0.0.1 -u
Client connecting to 127.0.0.1, UDP port 5001
Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 11215.21 us (kalman adjust)
UDP buffer size: 208 KByte (default)
  3] local 127.0.0.1 port 58684 connected with 127.0.0.1 port 5001
  3] local 127.0.0.1 port 5001 connected with 127.0.0.1 port 58684
 ID] Interval
                Transfer Bandwidth
                                               Jitter Lost/Total Datagrams
     0.0-10.0 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec 0.008 ms 0/ 893 (0%)
  3]
 ID] Interval
                   Transfer
                               Bandwidth
      0.0-10.0 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
  3] Sent 893 datagrams
  3] Server Report:
     0.0-10.0 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec 0.000 ms 0/ 893 (0%)
```

Dos interfaces distintas

Optenemos aproximadamente los mismo resultado que en la interfaz loopback. En TCP:

Y en UDP:

Dos maquinas distintas

En TCP la calidad de la conexión se reduce notablemente, como podemos ver en la imagen

Al igual que en el resto de casos, si reduces el tamaño de la ventana, se reduce el throughput.

Con conexiones paralelas, igualmente, se divide el througput, pero la suma de ellos es igual a cuando se hace solo una conexión.

[ID] Interval	Transfer	Bandwidth
[4] 0.0-10.0 se	c 165 MBytes	138 Mbits/sec
[7] 0.0-10.0 se	c 167 MBytes	140 Mbits/sec
[8] 0.0-10.0 se	c 178 MBytes	149 Mbits/sec
[9] 0.0-10.0 se	c 166 MBytes	139 Mbits/sec
[12] 0.0-10.0 se	c 184 MBytes	154 Mbits/sec
[5] 0.0-10.0 se	c 174 MBytes	146 Mbits/sec
[6] 0.0-10.0 se	c 152 MBytes	127 Mbits/sec
[10] 0.0-10.0 se	c 173 MBytes	145 Mbits/sec
[11] 0.0-10.0 se	c 165 MBytes	138 Mbits/sec
[3] 0.0-10.0 se	c 174 MBytes	146 Mbits/sec
[SUM] 0.0-10.0 se	c 1.66 GBytes	1.42 Gbits/sec

Cuello de botella

Asumiendo que lo que nos puede interesar es tener un throughput alto, la ecuación para calcularlo es la siguiente:

[TCP Window Size in bits] / [Latency in seconds] = [Throughput in bits per second]

Por tanto, dado que no podemos controlar la latencia, el cuello de botella vendrá determinado por el tamaño de la ventana

Conclusiones

Con iperf podemos conocer los límites de nuestra red, y que repercusiones tendrían en ella la modificación de algunas características, como el tamaño de la ventana. Aun así esta simulación es bastante hipotética, ya que depende de dos máquinas distintas, y del proceso que este actuando a modo de servidor, que en este caso se entiende que es bastante sencillo (consume pocos recursos).