

Simulación de envío de paquetes bidireccionales aplicando el protocolo HTTP y TCP/RENO

Simulation of sending bi-directional packets using the HTTP and TCP / RENO protocol

Liliana ENCISO [1](#); Darwin GUAJALA [2](#); Jordy SARANGO [3](#); Pablo Alejandro QUEZADA-Sarmiento [4](#)

Recibido: 09/01/2018 • Aprobado: 05/02/2018

Contenido

- [1. Introducción](#)
- [2. Metodología](#)
- [3. Resultados](#)
- [4. Conclusiones](#)

[Referencias bibliográficas](#)

RESUMEN:

Este artículo muestra el uso del protocolo HTTP (Protocolo de Transferencia de Hipertextos) con el protocolo de transmisión TCP (Protocolo de Control de Transmisión) en su variante RENO, el cual ha modificado la retransmisión rápida para adicionar el Fast Recovery, lo cual previene que se vacíe el medio de transmisión, evitando la necesidad de ser llenado con el algoritmo Slow-Start. La implementación muestra el funcionamiento de ambos protocolos bajo el lenguaje de programación Python; beneficiando la creación tanto de aplicaciones web como aplicaciones móviles.

Palabras-Clave: Control de congestión TCP, performance TCP, HTTP, TCP Reno

ABSTRACT:

This article shows the use of the HTTP Protocol (Protocol for the Transfer of Hypertexts) with the transmission protocol TCP (Transmission Control Protocol) in its RENO variant, which has modified the fast retransmission to add the Fast Recovery, which prevents the transmission medium is emptied, avoiding the need to be filled with the Slow-Start algorithm. The implementation shows the operation of both protocols under the Python programming language; benefiting the creation of both web applications and mobile applications.

Keywords: TCP congestion control, performance TCP, HTTP, TCP Reno

1. Introducción

Conforme avanza la tecnología hay más personas que se conectan a Internet, este hecho conlleva a que su tráfico sea impresionante y gigante al mismo tiempo, propiciando la congestión de las redes, las cuales han estado en una evolución constante con el pasar del tiempo y la evolución de las tecnologías, este y otros más es uno de los principales motivos de que el protocolo de transmisión TCP (Postel, 1981),(Aguilar et al, 2016) tenga la necesidad de ir evolucionando para brindar confiabilidad y rapidez en una red de computadoras (Rigotti, 2008), ofreciendo un servicio de transferencia de datos confiable y

orientado a la conexión (Quispe & Galan, 2013), (Enciso et al, 2016), lo cual lo hace apto para aplicaciones que requieren transferencias de datos de cierto volumen y sin errores. Desde el punto de vista de la red, se poseen mecanismos de control de congestión, que impiden que las aplicaciones saturen a la red con información, y por lo tanto contribuye a evitar su congestión. Estos mecanismos, ausentes en la especificación original, se han ido agregando a TCP (Pedroso & Fonseca, 2016), debido a la creciente necesidad de controlar el tráfico en la red, motivada por el crecimiento de la misma (Kurose et al, 2010). Este mismo ha tenido una evolución dependiendo de sus necesidades por lo que podemos mencionar sus variantes como son: RENO, TAHOE, SACK y VEGAS (García, Ramírez, & Rátiva, 2013a). Además de tener una relación con varios tipos de protocolos a nivel de la capa de aplicación como son FTP, HTTP, DNS, SMTP, SMMP y TELNET, el protocolo HTTP es un protocolo sin estado que trabaja a nivel de la capa de aplicación [2], sin guardar ningún tipo de información sobre las conexiones establecidas, es por eso que son muy usadas las cookies (información enviada por un servidor y almacenada en el navegador del usuario), este protocolo trabaja con el esquema petición-respuesta entre los dos agentes que establecen la comunicación, en este caso cliente-servidor, el cliente envía una petición al servidor (Tian, Xu, & Ansari, 2005), mientras que el servidor le envía un mensaje de respuesta, de esta manera los dos establecen una comunicación. La finalidad de este trabajo es desarrollar un programa que realice la simulación del protocolo TCP variante Reno y trabaje conjunto con el protocolo HTTP que es de la capa de aplicación, esta simulación deberá mostrar el funcionamiento de TCP (Biradar, Sarkar, & Puttamadappa, 2010) desde establecer una conexión hasta transmitir los datos, y tener un control de congestión de la red, y poder aplicar el protocolo HTTP con el cliente y servidor en el esquema petición-respuesta. Estos protocolos se pueden usar en aplicaciones de escritorio, portales web, y también aplicaciones móviles.

2. Metodología

2.1 Máquinas de estados finitos

La capa del modelo TCP tiene protocolos principales, en la capa de aplicación los cuales son: HTTP, FTP, SSH, TELNET entre otros y en la capa de transporte son TCP y UDP. Se propone el uso de HTTP como protocolo de la capa de aplicación y TCP con variación RENO para el transporte de datos, donde la función de RENO es el control de la congestión. A continuación, se muestra las máquinas de estados finitos usadas para el proyecto:

Figura 1

Cliente en Capa de Aplicación (HTTP).

CLIENTE EN CAPA DE APLICACIÓN (HTTP)

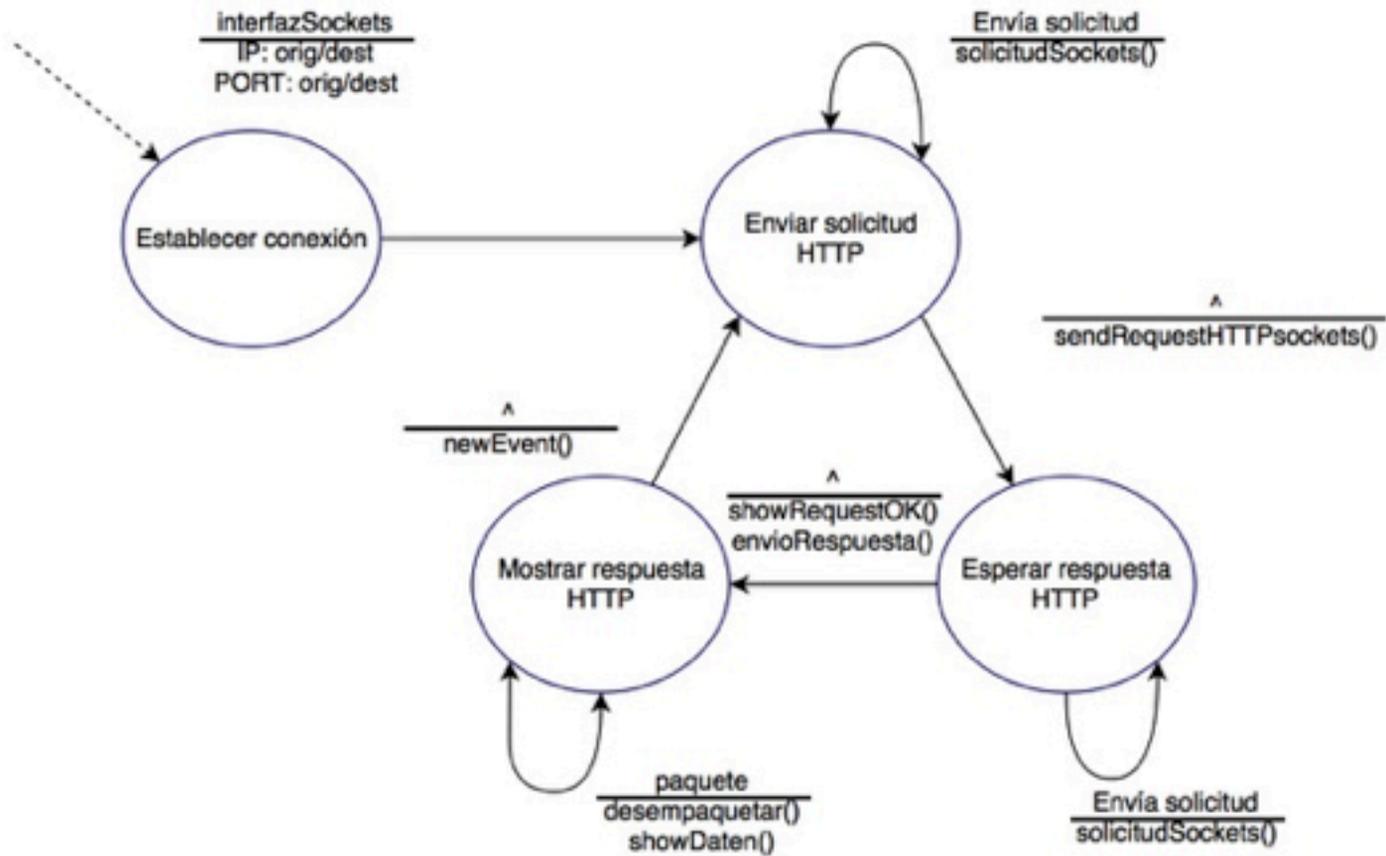


Figura 2
Servidor en Capa de Aplicación (HTTP).

SERVIDOR EN CAPA DE APLICACIÓN (HTTP)

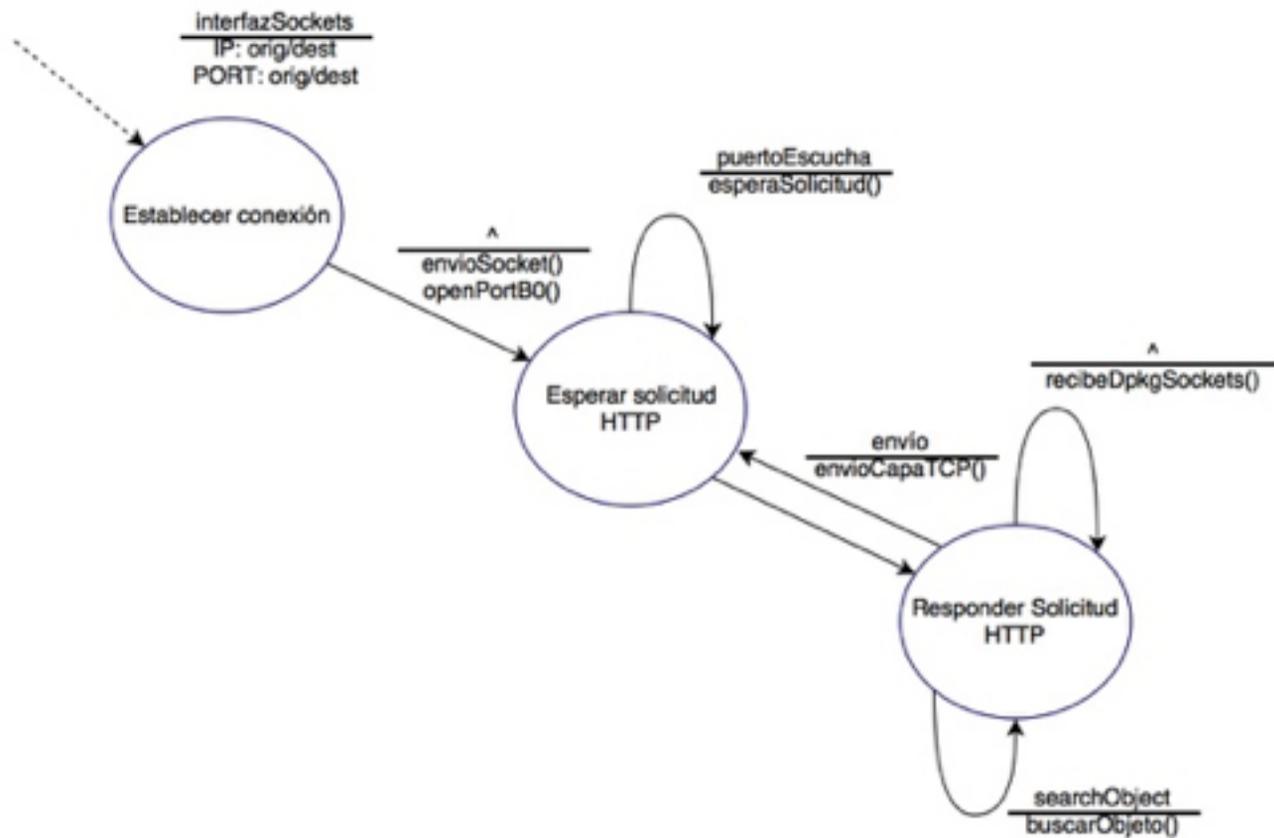


Figura 3
Cliente en Capa de Transporte (TCP/Reno).

2.3. Desarrollo y codificación host servidor

En la figura 5, se muestra parte del código implementado en el servidor, sobre la conexión, el puerto con el que se comunicará con los clientes, así mismo contiene las variables del contenido del protocolo TCP, como son: umbral, MSS, TTL (línea 1-11) además la parte de la confirmación de conexión que se está estableciendo con el cliente (línea 32).

Figura 5
Código del Servidor.

```
1 def variablesGLO (host="192.168.1.2", port
    =80, limite=800, ttl=10, mss=1):
2     global HOST
3     global PORT
4     global listen_socket
5     global clientes
6     global umbral
7     global MSS
8     global TTL
9     global msgsizeT
10    global umbralmax
11    global umbralT
12    umbralT=[]
13    umbralmax=int(limite)+100
14    msgsizeT=[]
15    MSS=mss
16    umbral=limite
17    TTL=ttl
18    HOST = host
19    PORT = port
20    clientes=[]
21    listen_socket = socket.socket(socket.
        AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
22 class bcolors:
23     HEADER = '\033[95m'
24     OKBLUE = '\033[94m'
25     OKGREEN = '\033[92m'
26     WARNING = '\033[93m'
27     FAIL = '\033[91m'
28     FIN = '\033[0m'
29 def pasos (estado1="X", estado2="X", estado3
    ="X", estado4="X"):
30     os.system('clear')
31     print (bcolors.FAIL+"1.- Levantar
        Servicio"+bcolors.FIN, estado1)
32     print (bcolors.FAIL+"2.- Establecer
        Conexion"+bcolors.FIN, estado2)
33     print (bcolors.FAIL+"3.-
        Desfragmentacion de Datos"+bcolors.
        FIN, estado3)
34     print (bcolors.FAIL+"4.- Envio de Datos
        "+bcolors.FIN, estado4)
35     print (bcolors.FAIL+"5.- Confirmacion
        de Datos Enviados"+bcolors.FIN)
36 def menu():
37     print (bcolors.HEADER+"\tOPCIONES DE
        SERVIDOR"+bcolors.FIN)
```

```

SERVIDOR"+bcolors.FIN)
38 print (bcolors.OKGREEN+"1.- Levantar
servidor"+bcolors.FIN)
39 print (bcolors.OKGREEN+"2.- Levantar
servidor (Opciones avanzadas)" +
bcolors.FIN)
40 print (bcolors.OKGREEN+"3.- Ver
variables"+bcolors.FIN)
41 print (bcolors.WARNING+"Detener (CTRL+C
)" +bcolors.FIN)
42 res=raw_input("Inserta un numero >> ")
43 return res

```

2.4. Interfaces servidor y cliente

Primero se ejecutará el archivo Servidor.py, en la consola de Linux, tal como muestra en la figura 6, a continuación nos abrirá varias opciones que nos ofrece el servidor, se escogerá la opción de levantar servidor, el mismo que tendrá los valores por defecto del servidor.

Figura 6
Interfaz del Servidor.



Una vez que el servidor este levantado, se ejecutara el archivo cliente.py, en la consola de Linux, tal como muestra la figura 7, en donde nos saldrá las opciones de conectarse a servidor y ver variables de nuestro cliente.

Figura 7
Interfaz del Cliente.



3. Resultados

Entorno Servidor

Una vez escogida la opción de levantar servicios, nos mostrará los valores por defecto del servidor, de esta manera el servidor se levantará con éxito. Además, nos muestra que el mismo se está comunicando por el puerto 80 esperando a la conexión de algún cliente. Tal como se puede observar en la figura 8.

y por último el host de destino para comunicarnos con nuestro servidor. Tal como muestra en la figura 11.

Figura 12
Desfragmentación de página web.



```
##### Segmento 0 #####
eholder="Your Email" data-rule="email" data-msg="Please enter a valid email" />
</div>
<div class="validation"></div>
</div>
<div class="form-group">
  <label for="subject">Subject</label>
  <input type="text" class="form-control" name="subject" id="subject" placeholder
"Subject" data-rule="minlen:4" data-msg="Please enter at least 8 chars of subject" />
  <div class="validation"></div>
</div>
<div class="form-group">
  <label for="message">Message</label>
  <textarea class="form-control" name="message" rows="5" data-rule="required" dat
-msg="Please write something for us"></textarea>
  <div class="validation"></div>
</div>
<button type="submit" class="btn btn-theme pull-left">SEND MESSAGE</button>
</form>
</div>
</div>
<!-- ./span12 -->
</div>
</div>
</section>
<!-- map -->
<section id="section-map" class="clearfix">
  <div id="googPP+P
```

Después de que la conexión fue exitosa, establecerá una conexión y comenzara con el envío de paquetes, el servidor enviara los paquetes de la página web y enviara por segmentos (fragmentos de la página web divididos), los mismos que será recibido por el cliente para así mostrar el contenido de la página (Ver figura 12).

Resultado Final

Figura 13
Página web alojada en el servidor.



Ya una vez realizado todo el proceso, el cliente se dirigirá a un navegador colocara la dirección IP de la página web, y se nos presentará la página contenida que fue enviada por el servidor (ver Figura 13), en caso de que el servidor se detenga, la página web colapsará.

4. Conclusiones

El uso de la variante Reno de TCP es una buena opción para establecerlo frente a las pérdidas de segmentos, ya sea por sus mejoras realizadas de Thoe, en el control de

congestión se puede aplicar o modificar diferentes variantes de TCP Según sea su necesidad. Con el uso del protocolo TCP, las aplicaciones se pueden comunicar de una manera más segura, gracias al sistema de acuse de recibido que nos da este protocolo. Es importante destacar que una función del protocolo TCP es controlar la velocidad de los datos usando adecuadamente su capacidad de emitir mensajes de tamaño variable. Con la implementación de esta simulación se pudo comprobar el las ventajas de usabilidad que tiene estos protocolos, ayudándonos a comprender el nivel de interacción de los dos protocolos juntos puede beneficiar a la creación de aplicaciones web, así como aplicaciones móviles. Además visualizar la interacción en el envío de paquetes, y como este hace el recibimiento de los mismos, entre los clientes y el servidor.

Referencias bibliográficas

Libro

Kurose, J. F., Ross, K. W., Hierro, C. M., y Pablo, Á. P. D. M., & Marrone, L. (2010). *Redes de computadoras: un enfoque descendente*. Addison Wesley.

Artículo

Aguilar Salazar, D., Lara Cueva, R., Leon Perez, R. P., & Santos Logrono, G. (2016). "Performance Analysis and Optimization of TCP Protocol New Algorithm using Dedicated Hardware," *IEEE Lat. Am. Trans.*, vol. 14, no. 6, pp. 2940–2946, Jun. 2016.

Balakrishnan, H., Padmanabhan, V.N., Seshan, S., & Katz, R. (1997). "A comparison of Mechanisms of Improving TCP Performance Over Wireless Links," *IEEE\ACM Trans. Netw.*, no. 6, pp. 1–14, 1997.

Biradar, S., Sarkar, S. K., y Puttamadappa, C. (2010). A comparison of the tcp variants performance over different routing protocols on mobile ad hoc net- works. *International Journal on Computer Science and Engineering*, 1(2), 340–344.

Enciso, L., Quezada, P., Fernandez, J., Figueroa, B., & Espinoza, V. (2016). Analysis of performance of the routing protocols ad hoc using random waypoint mobility model applied to an urban environment. *WEBIST 2016 - Proceedings of the 12th International Conference on Web Information Systems and Technologies*, 1, pp. 208-213.

García, N. Y. G., Ramírez, A. R. C., & Rátiva, J. A. S. (2013). "Comparación entre los tipos de TCP RENO, SACK Y VEGAS desde el punto de vista del control de flujo," *Redes Ing.*, vol. 3, no. 2, pp. 61–76, 2013.

Jin, Q., Hahn, J., & Croll, G. (2016). "BIBFRAME Transformation for Enhanced Discovery," *Libr. Resour. Tech. Serv.*, vol. 60, no.4, p. 223, Oct. 2016.

Pedroso, C.M., & Fonseca, K. (2016). "Um Método para Melhorar o Desempenho de Servidores Web que Apresentam Perfil de Tráfego Altamente Variável."

Postel, J. (1981). "Transmission Control Protocol," *Defense Advanced Research Projects Agency Information Processing Techniques Office*, 1981. [Online]. Available: <https://www.ietf.org/rfc/rfc793.txt>. [Accessed: 20-agosto-2017].

Quispe L.E., & Galan, L.M. (2013). Assessment of Throughput Performance under NS2 in Mobile Ad Hoc Networks (MANETs)," *2013 Fifth International Conference on Computational Intelligence, Communication Systems and Networks*, Madrid, 2013, pp. 338-343. doi: 10.1109/CICSYN.2013.80

Rigotti, G. (2008). "JTCP: una implementación de TCP orientada a la evaluación de técnicas de control de congestión."

Tian, Y., Kai, X., & Nirwan, A. (2005). "TCP in Wireless Enviroments: Problems and Solutions," 2005.

Tecnológica Educativa, lenciso@utpl.edu.ec

2. Profesional en Formación en Sistemas Informáticos y Computación; Universidad Técnica Particular de Loja, daguajala@utpl.edu.ec

3. Profesional en Formación en Sistemas Informáticos y Computación; Universidad Técnica Particular de Loja, jrsarango@utpl.edu.ec

4. Ingeniero en Informática y Multimedia, Máster en Ciencias y Tecnologías de la Computación, Docente de la Universidad Internacional del Ecuador Escuela de Informática y Multimedia, paquezadasa@uide.edu.ec

Revista ESPACIOS. ISSN 0798 1015
Vol. 39 (Nº 19) Año 2018

[Índice]

[En caso de encontrar un error en esta página notificar a webmaster]

©2018. revistaESPACIOS.com • ®Derechos Reservados