

A Distributed Tool for VoIP Stress Testing

Chenglin Tsai

Quincy Wu

Graduate Institute of Communication Engineering National Chi Nan University
No. 1, University Road, Puli, Nantou 545, Taiwan
{s96325512,solomon}@ncnu.edu.tw

摘要

隨著數位科技的蓬勃發展，網際網路的使用大幅增加，進而發展出各種不同類型的網路應用服務；VoIP(Voice over Internet Protocol)是其中一項受到注目的產業。由於 VoIP 使用者越來越多，進行 VoIP 的壓力測試也成為重要的議題，因此在本文中，我們在 FreeBSD 7.0 的環境下發展出 D-SIPP(Distributed SIPp)程式，在分散式的環境模擬多對一建立通話的動作，並且傳送 RTP(Real-time Transport Protocol) 封包，藉由大量的通話建立，對接收端做壓力測試。

關鍵詞：distributed tools, RTP, SIP, SIPp, stress test, VoIP。

1. 前言

網際網路的蓬勃發展加上通訊科技的日新月異，電話通訊的應用在網際網路也成為一項熱門的產業。VoIP(Voice over Internet Protocol)是一種透過 IP(Internet Protocol)網路來進行語音傳輸的技術，相較於傳統的 PSTN(Public switched telephone network)，具有大幅節省通話及建設成本的特點，因此極具有競爭力。

在 VoIP 的前景一片看好的同時，所衍生出來的問題是，通話過程中是否會產生封包遺失、延遲或是更嚴重的使得通話(session)無法建立的情形。假若有一個機構，他有一台專屬的 VoIP 伺服器，凡是機構內的使用者要與外界進行 VoIP 通話，都必須透過此伺服器。因此假設在同一時間內，此機構有大量的使用者需要與外界進行 VoIP 通話，可能會發生通話品質上的問題。因此，此伺服器是否能保持穩定的運作成為我們所關心的議題。在本文中，我們說明如何發展出一套分散式的網路電話流量測試工具，發送指令到多台測試用的電腦，再從這些測試電腦執行 SIP 指令與 VoIP 伺服器端建立上百通的通話，藉由這些通話產生大量的 RTP 封包，對 VoIP 伺服器進行壓力測試。

2. SIP Overview

Session Initiation Protocol [1]，簡稱 SIP，是由 IETF 工作小組所制定的，在 OSI(Open System Interconnection)七層架構中屬於應用層的控制協

定。它是一種藉由網際網路傳送語音及多媒體資料的技術，並且利用純文字的方式來傳送控制信令，內容包括建立、修改和終止多媒體的通話。SIP 的架構簡單、擴展性高，因此成為 VoIP 最主要運用的通訊協定。SIP 是一個主從式(Client-Server)的架構，當 Client 發出請求(Request)，而伺服器收到請求(Request)之後，會回覆適當的回應(Response)給 Client。

2.1 Basic Operations of SIP

在 SIP 的環境中，最主要定義兩個元件，一個為 UA(User Agent)，另一個為代理伺服器(Proxy Server)，下面說明兩者的功能。

User Agent：是一種終端設備，可以是軟體的程式，也可以是硬體的實體電話機。它包含 UAC(User Agent Client)跟 UAS(User Agent Server)兩部份，其中 UAC 只負責產生請求(Request)以及回覆回應(Response)，而 UAS 要負責接收請求(Request)以及產生回應(Response)。

代理伺服器：負責接受使用者或其他代理伺服器所發送的請求(Request)，並且轉送請求(Request)到其他代理伺服器或是接收端。

圖 1 所示為 SIP 建立與終止通話的流程。

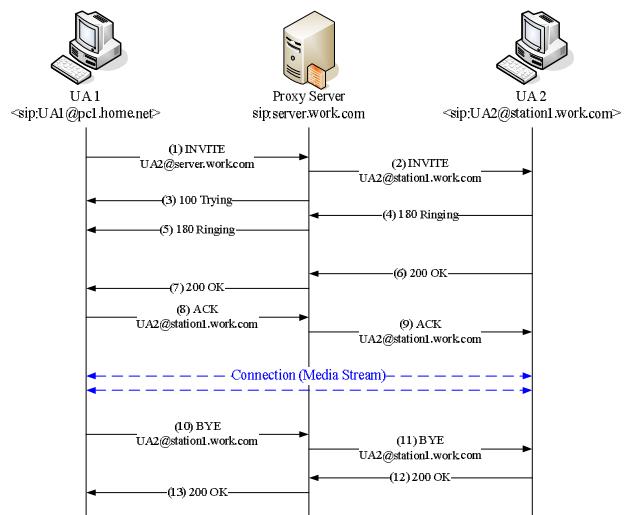


圖 1 SIP 建立與終止通話流程

- (1) 首先，UA1 要邀請 UA2 進行通話時，UA1 會先發出 INVITE 請求(Request)給代理伺服器。
- (2) 代理伺服器收到 UA1 所發出 INVITE 請求後，會轉送給 UA2。

- (3) 代理伺服器會回送一個 100 Trying 訊息給 UA1，同時轉送 INVITE 請求給 UA2。
- (4) 當 UA2 收到 INVITE 請求，就會回送一個 180 Ringing 訊息給代理伺服器。
- (5) 當代理伺服器收到 180 Ringing 訊息後會轉送給 UA1。
- (6) 當 UA2 答應這個邀請時，便會送出一個 200 OK 訊息給代理伺服器。
- (7) 當代理伺服器收到此 200 OK 訊息後會轉送給 UA1。
- (8) UA1 收到 200 OK 訊息之後，得知對方接受邀請，於是發出 ACK 訊息給代理伺服器。
- (9) 代理伺服器收到 ACK 訊息後會轉送給 UA2，當 UA2 收到最後 ACK 的確認後，表示雙方完成呼叫連線，UA1 與 UA2 直接建立通話不需透過代理伺服器。
- (10) 若 UA1 要結束通話時，則發出一個 BYE 請求給代理伺服器。
- (11) 代理伺服器收到 BYE 請求後轉送給 UA2。
- (12) UA2 收到 BYE 請求時，則會發出 200 OK 訊息給代理伺服器。
- (13) 代理伺服器收到後轉送給 UA1；當 UA1 收到 200 OK 訊息之候，雙方結束連線。

3. Distributed SIP Pressure Test

當我們要針對伺服器進行壓力測試時，由於伺服器往往採用較昂貴的硬體設備，因此在測試時必須使用更加昂貴的 SmartBits 等特殊設備，才能測出伺服器的承載極限。因此本文中我們提出以多個 UAC 對一個伺服器進行壓力測試的概念，如圖二的架構，首先我們要從 Master 端發送 SIP 指令到 N 台 Slave 端的電腦，使得 Slave 端的電腦能夠與 Receiver 端進行通話，藉此來對 Receiver 進行壓力測試。另外，為了使 D-SIPp 這套軟體運作順利，我們需要運用一些功能，接下來的小節將會一一介紹。

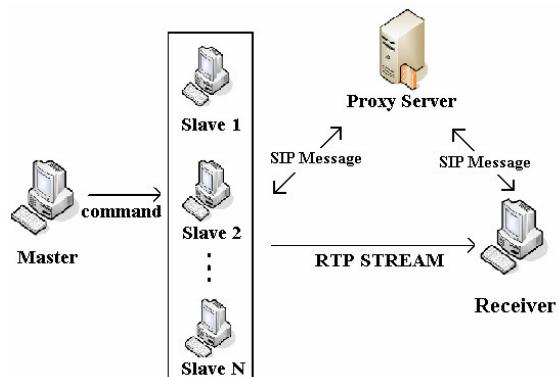


圖 2 D-SIPp 測試架構

3.1 啟動 Slave

當 Master 要傳送 SIP 指令到 N 台 Slave 端電腦時，首先必須要確認 Slave 的電腦是否有開啟，因此我們運用了 fping 這套軟體來幫助我們做快速的判別。

fping 的操作原理如同我們熟知的 ping，它能夠在本機端發送 ICMP(Internet Control Message Protocol)[2]封包到要測試的電腦，測試彼此間的網路是否通暢。不過 fping 比起 ping 在執行上更有效率，原因在於若要測試 N 台主機時，fping 同一時間會送出 N 個 ICMP 的封包到等待測試的 N 台主機。對於沒有回應的電腦，則 fping 會對它們再發出一次 ICMP 封包；在設定的時間內仍然沒有回應，則直接判斷為不可達的(unreachable)。

其中 fping 裡有一個我們會用的選項為-f，它可以直偵測一個 txt 檔判斷裡面的 IP 位置是否存活的(alive)。只要將待檢測的 IP 位置依序加入其中，就可以一次偵測上百台電腦；相較於 ping 需要一個一個 IP 位置去測試，顯得有效率的多。

3.2 時間同步

在 D-SIPp 的運作過程中，我們必須使得 N 台 Slave 電腦具備相同的時間，以便同步與 Receiver 建立通話，因此我們運用 OpenNTPD 這套軟體作為對時工具。

我們將在每一台電腦中安裝 OpenNTPD，OpenNTPD 是由 OpenBSD 的開發者自行研發的一套軟體，它能提供一個安全的 NTP(Network Time Protocol)[3]服務。由於 NTP 伺服器以階層式架構形成時間追溯體系，當同一個 LAN 內有多台機器需要時間的同步，若每一台分別去與外界的 stratum 1 伺服器(位於階層最頂層的伺服器，直接追溯到國家標準時間)或是 stratum 2 伺服器(透過 Stratum 1 伺服器間接追溯到國家標準時間)對時，這不僅是一種浪費網路資源的作法，同時也容易因遠距離的通訊造成對時上的誤差。因此我們選擇 LAN 裡的一台機器當作 NTP 伺服器的角色，負責與外面的 stratum 1/2 對時；而 LAN 裡的其他機器就扮演 NTP 客戶端的角色，與這台 NTP 伺服器對時。因此每一台 NTP 客戶端的電腦均為同一個 stratum，因此適合做為時間同步的校正工具。

3.3 Generate Traffic

當我們能確定 Slave 的電腦已啟動且彼此之間的時鐘同步後，這些 Slave 主機就要與 Receiver 同步建立通話，因此我們運用了 SIPp 這一套系統作為通話建立的方式。

首先介紹 SIPp[4]這套軟體。SIPp 是一套開放原碼的測試工具，它針對 SIP protocol 來產生大量流量的工具。它包含了一些基本的 SipStone user agent scenarios，像是扮演 User Agent Client (UAC)

跟 User Agent Client (UAS)的角色，使用 INVITE 跟 BYE 建立和結束通話。SIPp 也可以讀取我們所制定的 XML(Extensible Markup Language) 情境檔案。最具特別的一點，它可以動態的顯示測試過程中的統計數字(call rate, round trip delay, and message statistics)，如圖三與圖四分別為顯示為 UAC 與 UAS 兩端的統計。SIPp 提供眾多參數給使用者自行設定，像是建立通話速率(Call-rate)，可以動態的調整每秒建立通話的數目等相關訊息。

```
----- Scenario Screen ----- [1-9]: Change Screen --
Call-rate(length) Port Total-time Total-calls Remote-host
10.0(0 ms)/1.000s 5061 5.00 s 49 127.0.0.1:5060(UDP)

10 new calls during 1.000 s period 1 ms scheduler resolution
0 calls (limit 30)
0 Running, 49 Paused, 0 Woken up
0 dead call msg (discarded)
3 open sockets

                Messages Retrans Timeout Unexpected-Msg
INVITE -----> 49      0      0      0
100 <----- 0      0      0      0
180 <----- 49      0      0      0
183 <----- 0      0      0      0
200 <----- E-RTD1 49      0      0      0
ACK -----> 49      0      0      0
Pause [ 0ms] 49
BYE -----> 49      0      0      0
200 <----- 49      0      0      0

----- [+|-!*!/: Adjust rate --- [q]: Soft exit --- [p]: Pause traffic -----
```

圖三 SIPp for UAC

```
----- Scenario Screen ----- [1-9]: Change Screen --
Port Total-time Total-calls Transport
5060 62.03 s 62 UDP

0 new calls during 1.000 s period 1 ms scheduler resolution
0 calls
0 Running, 0 Paused, 0 Woken up
0 dead call msg (discarded)
3 open sockets

                Messages Retrans Timeout Unexpected-Msg
-----> INVITE 62      0      0      0
<----- 180    62      0      0      0
<----- 200    62      0      0      0
-----> ACK    B-RTD1 62      0      0      0
-----> BYE    62      0      0      0
<----- 200    62      0      0      0
[ 4000ms] Pause 62      0      0      0
```

圖四 SIPp for UAS

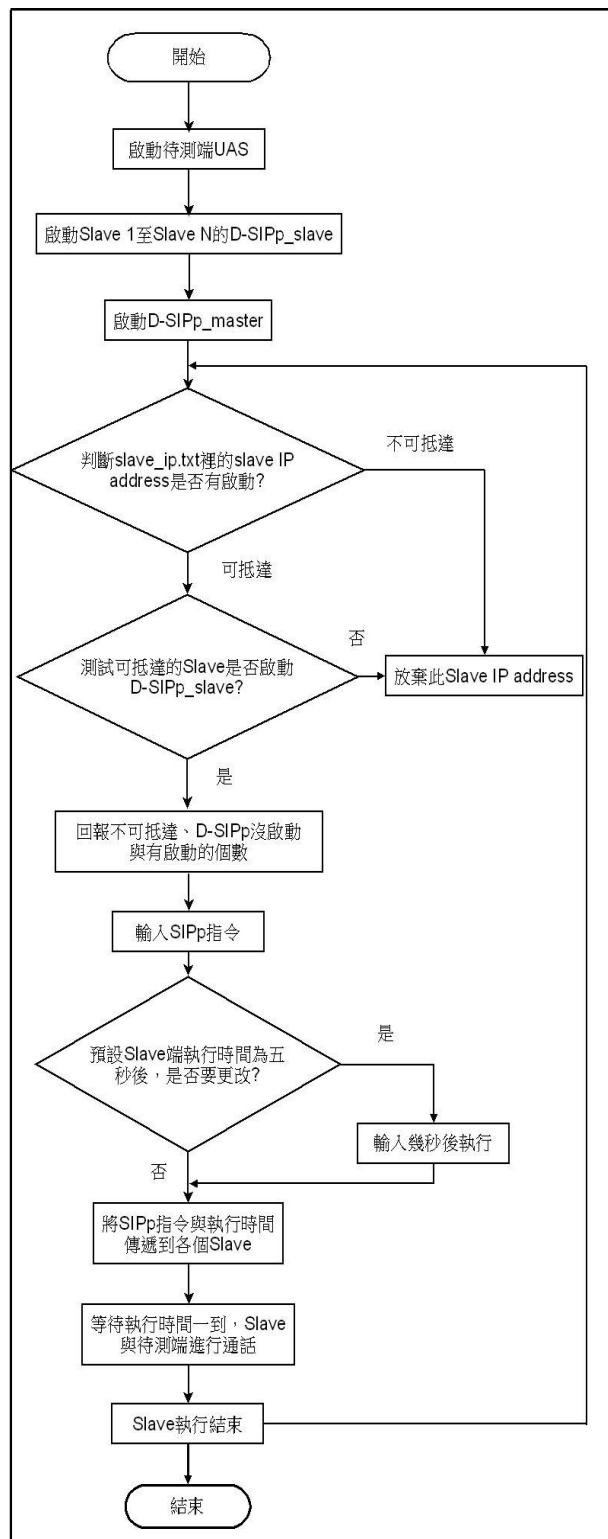
在 D-SIPp 實作環境中，我們會運用到 SIPp 裡的一個情境，它除了在 UAC 與 UAS 間建立通話之外，還同時傳送內容為 G.711 格式與 DTMF(Dual Tone Multi-Frequency)[5]格式的 RTP[6]語音封包，其中 DTMF 是以特別的訊息(Event)夾帶方式，透過 RTP 封包將 DTMF 等傳統電話的數字鍵音頻訊號遞送至對方接受端。需要注意的是，由於 SIPp 這個工具只會由 UAC 傳送 RTP 封包給 UAS，UAS 並不會傳送 RTP 封包給 UAC，這是與實際的 VoIP 通話稍微不同的地方。

4. D-SIPp (Distributed-SIPp)

在之前的章節已經介紹了 D-SIPp 這套軟體的

架構以及一些功能，接下來將介紹 D-SIPp 的流程圖與實驗環境。

圖五為 D-SIPp 整支程式的運作流程，在執行之前，需先將 Slave 1 至 Slave N 的 IP address 依序填入 slave_ip.txt，fping 將會判斷裡面的 Slave 端的主機是否有啟動。



圖五 D-SIPp 運作流程

圖六跟圖七分別為 Master 端的 D-SIPp_master 的執行畫面與其中一個 Slave 端的 D-SIPp_slave 的執行畫面。

D-SIPp_master 的執行步驟如下：

- (1) 開始執行 D-SIPp_master 程式，藉由 fping 判斷 10.10.59.144 至 10.10.59.148 的 Slave 是否有啟動，並且回報沒啟動的 IP address。
- (2) 判斷已經啟動的 Slave 是否有執行 D-SIPp_slave 程式。
- (3) 分別回報不在線上的 Slave IP 位置與沒有執行 D-SIPp_slave 程式的 Slave IP 位置，與已在線上並啟動 D-SIPp_slave 程式準備接受指令的 Slave IP 位置。
- (4) 輸入 Slave 要與待測端建立通話的 SIPp 指令
- (5) 選擇預設五秒後 Slave 執行指令或是自行輸入時間；要自行輸入請按 y，並輸入自行預定的時間。
- (6) 鍵入時間後，顯示當下的時間及 Slave 群預定執行 SIPp 指令的時間。
- (7) 分別顯示各個 Slave 執行的指令，並結束 D-SIPp_master 的程式。

D-SIPp_slave 的執行步驟如下：

- (1) 首先執行 D-SIPp_slave 程式，Slave 等待與 Master 端建立連線。
- (2) 當 Master 將 SIPp 指令送達後，就會顯示 Master 的 IP address、SIPp 指令、及預定執行的時間。

執行時間一到，各個 Slave 端的 UAC 同步與待測端的 UAS 進行通話；全部的通話建立完畢後，Slave 端則會回到(1)重新等待 Master 傳送新的 SIPp 指令。

圖八為待測端的 UAS 的執行結果，其中 10.10.59.144 與 10.10.59.145 兩個 IP 位置，以每秒 10 通的通話速率分別與 UAS 建立 100 通通話；由於 UAS 還能順利的和兩個 UAC 建立通話，因此可以看到同意結束通話 200 OK 的訊息是兩百通。假若 Slave 端每秒傳送的通話數逐漸提升，就會從 UAS 看到有遺失通話數的情形，藉此進行待測端的壓力測試。

```

master# ./D-SIPp_master
10.10.59.144 is alive (1)
10.10.59.145 is alive
10.10.59.146 is alive
10.10.59.147 is alive
10.10.59.148 is unreachable

-----
Cannot reach the slave(s) with IP address
10.10.59.148

-----
Test whether the function D-SIPp_slave of Slave is working (2)
10.10.59.144 working
10.10.59.145 working
10.10.59.146 is not working
10.10.59.147 is not working

-----
1 slave IP address cannot reach (3)
2 slave IP address are not working
2 slave IP address working

-----
Please input SIPp command: (4)
Attention:
Please don't input -i remohost command,
and the system will set up itself

-----
sipp -sn uac_pcaps -rsa 163.22.21.82 -m 100 10.10.59.149

The slave(s) will start 5 seconds later, and do you want to change
?(y/n) (5)
y
Please enter your prearranged time(sec)
10

-----
Present time (h/m/s): 18:21:25 (6)
Executive time(h/m/s): 18:21:35

-----
The 10.10.59.144 command is : (7)
sipp -sn uac_pcaps -rsa 163.22.21.82 -m 100 10.10.59.149 -i 10.10.59.144
The 10.10.59.145 command is :
sipp -sn uac_pcaps -rsa 163.22.21.82 -m 100 10.10.59.149 -i 10.10.59.145
master#

```

圖六 D-SIPp_master 實作介面

```

Tom# ./D-SIPp_slave
Slave waiting (1)
Connect with IP address : 10.10.59.188 (2)
The command is : sipp -sn uac_pcaps -rsa 163.22.21.82 -m 100 10.10.59.149 -i 10.10.59.144

```

圖七 D-SIPp_slave 實作介面

```

----- Scenario Screen ----- [1-9]: Change Screen --
Port Total-time Total-calls Transport
5060 32.02 s 200 UDP

0 new calls during 1.000 s period 2 ms scheduler resolution
16 calls Peak was 131 calls, after 13 s
0 Running, 200 Paused, 10 Woken up
0 dead call msg (discarded)
19 open sockets

-----> INVITE 200 0 0 0
<----- 180 200 0
<----- 200 200 0 0
-----> ACK E-RTDI 200 0 0 0
-----> BYE 200 0 0 0
<----- 200 200 0
[ 4000ms] Pause 200 0 0

----- Sipp Server Mode -----

```

圖八 Receiver 執行結果

5. Conclusions and Future work

在本篇論文中我們提出一個分散式的架構，在Master 執行 D-SIPp_master 的程式，發出指令給上百台正在執行 D-SIPp_slave 的 Slave 端。等到預定執行的時間一到，各個 Slave 端的 UAC 同時與 UAS 進行通話建立，並且模擬實際通話所發出的 RTP 封包，藉此進行伺服器端的壓力測試。

目前實作的部分僅依據通話成功建立的數目作為 Sever 端的壓力測試，除了通話數目之外，另一個值得參考的數值則是有關語音品質 MOS (Mean Opinion Score)值。在未來的研究主題上，將會對已經建立通話的通話，進行封包遺失與單向延遲的測量，套用到 E-model [7]並且轉換成 MOS 值，以供管理者更精確地評估 VoIP 通話的品質。另外可以考慮建置以 GPS 對時的 NTP 伺服器，由於 GPS 是一個可信賴的標準時間並且為 stratum 1，因此可以提升 LAN 裡主機，也就是各個 Slave 端提升到 stratum 2，使得同步的時間更加準確，也間接提升 Slave 端同步執行 SIPp 時的一致性。

參考文獻

- [1] J. Rosenberg, H. Schulzrinne, G. Camarillo, A. Johnston, J. Peterson, R. Sparks, M. Handley, E. Schooler, “SIP : Session Initiation Protocol”, Network Working Group, RFC3261, IETF, June 2002.
- [2] J. Postel, “Internet Control Message Protocol” Network Working Group, RFC 792, IETF, September 1981
- [3] David L. Mills, “Network Time Protocol (Version 3) Specification, Implementation and Analysis” Network Working Group, RFC 1305, IETF, March 1992
- [4] SIPp [<http://sipp.sourceforge.net/>]
- [5] H. Schulzrinne, S. Petrack, “RTP Payload for DTMF Digits, Telephony Tones and Telephony Signals”, RFC 2833, IETF May 2000
- [6] H. Schulzrinne, S. Casner, R. Frederick, V. Jacobson, “RTP: A Transport Protocol for Real-Time Applications”, Network WORKING Group, RFC 1889, IETF, January 1996.
- [7] ITU-T “The E-model, a computational model for use in transmission planning”,ITU-T Recommendation G107, March 2005