Computer Network 2011

Homework 2

B97501046 資訊工程學系 三年級 李卿澄

檔案結構

b97501046 hw2.tar.gz 內包含了:

b97501046 hw2/ 資料夾

- b97501046 hw2 trans.c Sender/Receiver source code

- b97501046 hw2 agent.c Agent source code

b97501046_hw2.h
b97501046_hw2.c
Network functions and struct definition
Implementation of b97501046_hw2.h

- Makefile Makefile

- Report.pdf Report (本文件)

執行程式

1. 編譯執行檔

\$ make

將會編譯出 trans 與 agant 兩個可執行檔。 (編譯詳細指令請見 Makefile)

2. 執行

1. trans

若於執行時忘記參數的設置方式與代表意義可以使用「-h」參數來取得幫助(會輸出參數說明)

1. Sender

\$./trans -s -p receive_port -t target_host -tp target_port -f filename [-o new filename] [-a agent host -ap agent port]

參數說明:

-s 作為 Sender 執行

-p receive port 設定收取 Ack 封包的 port

-t target_host設定傳送檔案目的地-tp target_port設定傳送檔案目的地 port

-f filename 設定欲傳送的檔案名稱

-o new filename 設定送至目的地後的新檔名(Optional)

-a agent_host 設定使用 agent 及其位置 (Optional, 需搭配-ap) -ap agent port 設定 agent 的 port (Optional, 需搭配-a)

2. Receiver

\$./trans -r -p receive port [-o filename]

參數說明:

-r 作為 Receiver 執行 -p receive port 設定收取檔案的 port

-o filename 設定將收到的檔案將使用的檔名(Optional)

2. agent

若於執行時忘記參數的設置方式與代表意義可以使用「-h」參數來取得幫助(會輸出參數說明)

\$./agent -p listen port -l loss rate

參數說明:

-p *listen_port* 設定 Agent 所欲收取封包之 port

-l loss rate 設定封包丟失率

3. 程式執行順序

建議先開啟 Receiver、再視情況決定是否使用 Agent,最後才開啟 Sender,由於設計中包含了結束封包 (Fin),因此執行中的程式們在工作完成後會自動關閉。

架構設計

參數設計

參數的設計與每個程式所需要的資訊息息相關,依照 trans 作為 sender 或 receiver、agent 等特性,我讓這三者都各有一個-p 參數,各自有一個用來 listen 的 port,只要有訊息(封包)要給任一支程式,只要把訊息送到那個 port 就對了。如 agent 的 port 只收欲轉送的封包,sender 只收 ack 封包,receiver 只收 data 封包。

而 agent 的功能與封包結構的設計同樣影響了參數,我認為,若作為一個 receiver,在程式啟動時只應該需要設定 listen 的 port,等待資料(無論從哪裡來)送達,因此有沒有 agent 是不應該影響 receiver 的設定,如果有透過 agent 傳輸,那麼 agent 的資訊應該寫在封包裡面,而不是一開始就告訴 receiver 有個 agent 存在。

再回來看 agent,他只負責轉送封包,只要將 from where to where 的訊息寫在封包裡面,由 agent 解讀後再轉送封包即可,只需要設定好 listen 的 port,這樣的資訊就已經夠多了。那 loss rate 是因為要模擬掉封包的狀況才需要的參數。

另外,根據需求要能在 sender 與 receiver 兩端皆可更名,因此我在兩端都加上了-o 參數,若 sender 和 receiver 皆無設定更名,則會按照原本的名稱,若其中一端設定,則就採用其設定,若兩端接設定更名,那麼則以 receiver 的設定為優先。

運行流程

Agent

在我的設計之中,agent 與其他兩者都相同,在接收封包都是使用 select 這個 function 來達到 non-blocking I/O 的效果。Agent 在收到一個封包之後會先看他是不是個 ack/fin 封包,若是則不 阻攔,直接轉送;若是 data 封包,則先假定在某個固定範圍內的自然數出現的機率皆相等,若隨機挑選 的數字比設定的封包流失率還要大,那就讓封包轉送,反之則 drop。

因為我在 bind 的時候並不是指定特定的網路介面,因此在發送封包之初,沒辦法拿到自己的 address,但是收取此封包者可以取得 address,若 agent 發現這個封包的 From 部份沒有設定 (我定義沒有設定是被我設定為 0.0.0.0),那就把 agent 取得的 address 寫進去。

Sender

前面有提過使用到了 select 這個函式,除了 non-blocking 的好處之外,他還可以順便連 timeout 都一起設定。在進入 $main\ loop\ 之後,首先是看能不能送出封包,接著就把封包都送出去,然後開始等 <math>ack$,每次收到 ack 就檢查是不是送出去的封包都得到 ack 了,若都得到則進行下一批傳送,如果等到

select timeout 的話那就知道這一批送出去的封包有的沒有得到回應,那就可以重傳了。

而由於封包有時候需要重新傳送,順序會有點錯亂,因此在讀取檔案製作封包時,是使用了 lseek 函式配合 seq#來直接讀檔,避開連續讀取可能會遇到的錯亂狀況。

另外,在所有 data 封包都傳送完畢並都收到 ack 後,sender 才會發送 fin 封包,並等到 ack fin 才會結束程式。

Receiver

Receiver 收到的封包會先放入緩存區中,待緩存區滿後在寫出至檔案。而每一個收到的封包,都會先檢查其 seq#是不是在目前緩存區可接受的儲存區間,唯有在儲存區間內且尚未寫入的封包會被寫至緩存區內。緩存區大小依據規定是 32 個封包,因此只要搭配清出緩存的次數就能計算目前應該接收的 seq#區間。而每當收到一個封包後,確定是新收下的或是已經收過(會出現已經收過的封包代表 sender 沒有拿到該封包的 ack)的都會回覆一個 ack 封包,回覆的目的地是從收下的封包中取得,有可能傳回給 agent,若未經 agent 也可以直接傳回給 sender。

封包結構

我的封包是以一個 unsigned char array 的形式呈現,將整個 char array 寫出去就算送出去了。 並搭配上了幾個 function 以及 *enum* 幫助程式存取。封包依序存放的資訊有:

- 出發地 ip address (若設為 0.0.0.0 代表直接由 sender 發出,其 address 可由收端取得)
- 出發地 port
- 目的地 ip address
- 目的地 port
- 封包樣式 (filename/data/ack/fin)
- agent port (agent address 可以由收端取得)
- seq#
- data length
- data (1024bytes)

其中 ack/fin 封包不包含 data length 和 data 區段。

程式撰寫

UDP Socket

UDP socket 的使用與TCP socket 略有不同,一般要作為一個 server 端的作法就是 socket、bind、listen,然後 accept 一個連線(並得到一個新的 file descriptor),這是TCP socket 的作法,而在 UDP socket 只要直接用 listen 的 fd 就可以 read/write 了。

recvfrom

在TCP socket 的情況下,使用 accept 函式可以取得發送端的 address 資訊,可是 UDP socket 又不用 accept,那要如何取得 address 資訊呢?只要使用 recvfrom 這個函數即可取得,非常方便呢!

函式切割

程式越寫越大,自然就要把一些一直用到的東西拿出來,變成一個 function,因此在本次作業之中有另

外的 b97501046_hw2.h 與其實作 b97501046_hw2.c,包含了製作封包 header 以及從封包 取得資訊的 function,而至於一些 networking 相關的程式我沒有包成 function 則是是擔心其設定多樣,若製成 function 可能設定更不方便些,所以才留下直接的設定。

令封包設計富有彈性的是除了把封包的操作盡量包在 function 裡之外,就是使用 enum 來定義一些封包常使用的常數,讓我們只需要修改 $b97501046_hw2.h/.c$ 而不用修改到 trans 或是 agent,也不必擔心修改後會沒辦法運作,因為已經有了適度的 decoupling 了。