## 國立台北大學資訊工程學系專題報告

# GigE Vision Protocol 分析與實作 GigE Vision Protocol Analysis and Implementation

專題組員:莊文立

專題編號: PRJ-NTPUCSIE-101-005 執行期間:101 年 7 月 至 102 年 4 月

#### 1. 摘要

此研究旨在分析 GigE Vision Protocol 分析,包含流程分析與封包解析。對於 Device 端和 Host 端個別作徹底的解析,以便對兩端進行程式軟體,以 C 語言進行實作。並對應已有的實體硬體產品做整合測試,最終將軟體整合進入業者的硬體 SoC 平台。

關鍵字:GigE Vision、UDP、Stream

#### 2. 簡介

GigE Vision Protocol 屬於 OSI 模型中最頂端應用層的協定,基於Ethernet、IP、UDP 發展出一套傳輸影像的協定,同時規範了 host 端(通常是 PC 上的應用程式)和 device 端(即相機本身)有關搜尋、控制相機、串流的行為。相較於其他類似協定,如CameraLink、IEEE1394,GigE Vision具有高速、低耗、易於整合和二次開發…等優勢。

GIG=

V I S I D N

為了克服 UDP 的不可靠性,GigE Vision 額外制定了 GigE Vision Control Protocol (GVCP)和 GigE Vision Stream Protocol (GVSP)以處理封包可能在傳輸過程遺失的問題。

GigE Vision 的標準目前已經被廣 泛的使用在工業攝影機、相機的產品 上。而此標準的設計是能夠讓,技術 開發者能夠快速且簡單找出 GigE Vision 兼容的產品,而且還有隨插即 用的優點。

#### 3. 專題進行方式

本計畫為鑫視覺公司的產學計畫, 由我和<u>李珳龍</u>兩人合作,計畫分成三 階段。

第一期:兩人各自實作 Control Channel 和 Stream Channel

第二期:整合二人專案。

第三期:整合入業者的 SoC 平台。

## 3.1 分析

GigE Vision 是由 AIA 所製訂的一個基於 GigE 的工業相機高速傳輸的標準。主要目的是提供一個開放的平台以供相機和電腦間可以利用 Ethernet

相互傳輸大量及時的影像和控制訊號。 開放相容是它主的目的,在效能上它 提供不同的選擇,廠商可以自行依照 產品性能和定位來選擇他們要提供的 效能,包括CPU的使用率、幀率(fps)、 及時性(real-time)和訊號同步性 (precisely timed synchronization requirements of multi-element applications)等。

GigE Vision 在 transport layer 使用 UDP,而不使用一般的 TCP/IP。 UDP 和 TCP 的差異在於 TCP 用 Hand-shaking 和重送的方式,以保證 資料没有在傳送時遺失。相對於 TCP, UDP 是較為簡單的傳送方式,它不保證 不會遺失,但 GigE Vision 將資料遺 失的工作,交由位於更上層的網路層 中的 GVCP、GVSP 協議來處理。

此標準包含了硬體的規格和標準的相機軟體控制通訊協議(包含Device Discovery、GVCP、GVSP)。

- Device Discovery: 定義 GigE camera 如何取得 IP 地址和如何 在網路上被識別。
- GVCP(GigE Vision Control Protocol):定義如何描述資料流 通道(stream channel)和控制,以 及 GigE camera的設定。
- GVSP(GigE Vision Stream Protocol):定義影像在傳送時如何封裝以及 GigE camera 如何將 影像和其他資訊傳送給遠端電腦。

#### 3.1.1 Device Discovery

Device Discovery 包含了一些事件需求來對可控制的裝置經由網路介面取得連線,也用來獲得有效的 IP 位置

讓軟體能夠對已知的可控裝置進行存取。

#### 3. 1. 2 GVCP

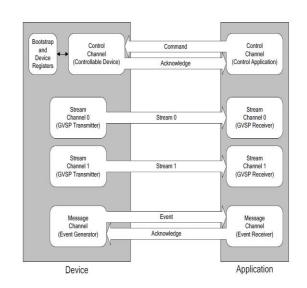
GigE Vision control protocol(GVCP)使用 UDP 傳輸協定, 讓軟體能夠設定裝置和讓 GVSP 傳送與接收,以及讓裝置通知軟體有事件發生。

GVCP 必須提供只能一隻程式(主要程式)控制裝置的限制,也就是寫入裝置。也可以有許多程式能夠監控裝置(讀取裝置),但都須經過主要程式才可執行。在 GVCP 下程式就像是長官,裝置就像是士兵。命令的要求都是由程式下達的。

為了處理多個連接與不同類型的 訊息, GigE Vision 提供了 channel 的概念。一個 channel 是一個虛擬的 連線,在 GigE Vision 實體之間傳遞 訊息。分為三種 channels:

- 1. Control channel
- 2. Stream channel
- 3. Message channel

不同的通道可使用同一網路介面, 但指派的 port 是不同的。



#### 圖 2.1.2 基本 channel 範例

Control channel 是讓所使用的應用程式與裝置進行溝通。GVCP 定義了兩種 Control channel:

- 1. Primary control channel:被 建立在主要程式上主要用來寫 入裝置暫存器,只能被一個程 式使用。
- 2. Secondary control channel: 被建立在次要程式上,只可以 用來讀取裝置暫存器。

一個 control channel 被要求發送程式的 command 訊息與接收對應的裝置 acknowledge 訊息。裝置的bootstrap registers 允許主要的程式建立 message 和 stream channel。如果程式不是第一個取得 control channel 的話將無法使用 message 和 stream channel。

Control Channel Privileges, GVCP 定義了四個等級的特權:

- 1. Exclusive access:一個程式有 唯一的存取控制(讀寫)裝置, 其他程式則無法進行讀寫此裝 置,提供了最低限度的安全。
- 2. Control access:它可以讓一個 程式進行讀寫裝置,允許其他 的程式進行讀取。
- 3. Control access with switchover enabled:它可以讓 一個程式進行讀寫裝置,允許 其他的程式進行讀取。這個模式允許另一個程式控制裝置, 它具有一個正確的憑據。
- 4. Monitor access:一個程式不具有任何特權,只能讀取裝置。 通常用於幫助測試。

Stream channel 能夠讓資料從一個 GVSP 的傳送端傳送到 GVSP 的接收端,也就是說使用 Stream channel 傳送須受到 GigE Vision streaming protocol(GVSP)的規範。這個 channel 可以傳送任何被定義成此規範的payload type。但是資料的傳送只能是單向的。

GVCP 封包的標頭分為兩種:

- 1. command header
- 2. acknowledge header

command header 包含了認證 key、 旗標、command、訊息長度以及訊息編 號。認證 key 用來辨識訊息是否為一 個 GVCP 訊息。

acknowledge header 則包含了狀態碼、acknowledge、訊息長度、以及訊息的回應編號。每個 command 訊息的內容會依據 command 的種類而不同。

command 的種類有: DISCOVERY、FORCEIP、PACKETRESEND、READREG、WRITEREG、READMEM 以及 WRITEMEM。

Acknowledge 訊息的前兩 bytes 是用來識別, command 訊息是否成功執行所回傳的狀態碼。

## 3.1.3 GVSP

GigE Vision streaming protocol(GVSP)也使用 UD,允許資料源傳送給接收端。但 UDP 是一種不可靠的傳輸協定,所以 GVSP 提供了一些機制,得在傳輸的過程中可以保證資料的正確與確保最小流量控制。

資料傳輸時將資料切割成若干個

小元素,但必須提供這個資料區塊的訊息好讓接收端進行解碼。也就是說,第一個資料區塊要提供這個資料的Data Payload 或者而外的資訊幫助解碼。 Payload packets 必須根據packet\_id(packet\_id32) 順序的發送。

在 Standard Transmission mode 模式下, Data Leader、Data Payload 和 Data Trailer 的結尾是被分在不同 的封包裡,可以清楚地分割連許的兩 個資料區塊。

Standard Transmission mode 有三 種不同的 packet type:

- 1. Data Leader Packet:為一個新的資料的開頭 packet。
- 2. Data Payload Packet:一個或多個包含實際資料進行串流傳輸的packet。
- 3. Data Trailer Packet:做為資料 結尾訊號的 packet

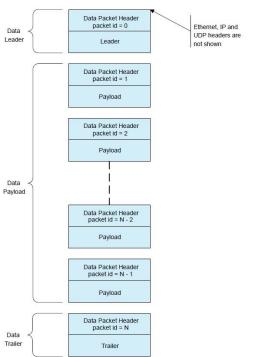


圖 2.1.3 Data Block-Standard

Transmission Mode

Data Block Packet Header 中所有的 packet 都使用相同一個基本 header。而 GVSP protocol header 不包含長度的資料,而是用 UDP 的長度訊息來決定資料的大小。

## 3.1.4 Bootstrap Registers

GigE Vision 定義了許多裝置相關訊息所儲存的固定位置。製造商也可自行定義相關的資料於裝置中,自定義的暫存器位置開始於地址 0xA000。通常 XML 對暫存器的位置進行描述,有可能是增量訊息、最小值、以及最大值。

## 3.2 實作

#### 3.2.1 架構

所需設備:一台符合標準的相機、 Giga Ethernet 介面卡、10 Base-T Ethernet 雙絞線、個人電腦。

最好將device和host直接對連, 不要經過額外的節點,網路線長度至 多100公尺,以降低封包遺失機率。

#### 3.2.2 運作流程

首先啟動和 device 和 host 端程式。 先由 host 對 255.255.255.0 廣播 discovery 訊息 (稱為 Discovery Ping)。此時 Device 需對於每一個傳 來的 Discovery Ping 做回應 (稱為 Discovery Pong)給 host。一次完整 的 Ping、Pong 過程, host 即可確認發現相機。

完成 discovery 後, host 端透過 GVCP 向 device 要求權限 (privilege), 若成功取得特定權限,即可寫入特定暫存器,以啟動 GVSP 影像串流。

唯需注意,GigE Vision 只處理讀寫暫存器或記憶體和傳輸影像的部份,而不負責調整相機參數,如感光、色調、光圈大小…等等,這部份通常由另一個協定 Geni Cam 處理,並不屬於 GigE Vision 的實作範圍。

#### 3. 2. 3 GVCP

GVCP 負責所有關於控制 device 的命令 (command), 共分九大類: Discovery、 Force\_IP、 Read\_Reg、 Write\_Reg、 Read\_Mem、Write\_Mem、Packet\_Resend、 Pending、 Action, 具有下列共通特性:

- 1. 所有命令之集合稱為 Control Channel。
- 2. 一律由 device 作為 server,固 定監聽 3956 埠; host 作為 client 沒有一定埠號。
- 3. 為確保所有的封包不可被 IP分割 (Fragmentation), GVCP 的標頭 (header)固定 8 位元組,標頭後的附加資料 (payload)至多 540 位元組。
- 4. GVCP 的 payload 長度需要 4 位 元的整數倍

- 5. 從 host 發出的每道命令(稱為REQ), device 接收、分析、執行之後無論成功與否均需回應(稱為ACK)。每一個REQ都有唯一的 req\_id, 相對應的 ACK也須有同樣的 ack\_id。
- 6. 若 host 在 Pending Timeout 內 未收到正確的 ack\_id,則會重 新傳送同樣的 REQ,直到收到正 確的 ACK、或者達到重送次數上 限為止。
- 7. 承上, Pending Timeout 預設 200ms, 重送次數上限為 3 次。

以下分別解說所有命令。

#### 1. DISCOVERY

host 端以廣播方式傳送至255.255.255.0,限定在3秒之內收到回應。device 端無論什麼情況,收到Discovery 命令必須立刻回應正確的ACK。ACK 亦以廣播方式送回。ACK 需包含 device 的硬體資訊:IP、MAC、子網路、預設閘道、製造商、出廠序號…等等。

## 2. FORCE\_IP

host 端一次寫入 IP、subnet 和 MAC address,需提供 device 的 MAC 以核 對。目前只能指定靜態 IP,不支援 DHCP。 device 端只有在满足「host 端具有 FULL 權限」且「MAC 位址正確」且「網 路設定正確」三條件時才執行命令, 缺一不可。

#### 3. **READ\_REG**

host端需提供暫存器位址,都是32bit的無號整數。可以一次讀取多個暫存器的值,列出多個位址即可。標準裡所規定的值,都已定在 reg\_addr 裡。device 端依 REQ 提供的暫存器順序,依序填入暫存器的值;但若位址錯誤,則回應0。每個值都轉換成32bit的無號整數

#### 4. WRITE REG

host 端暫存器位址、預計寫入的值都是 32bit 的無號整數,。可以一次更改多個暫存器的值,列出多個位址和值即可。標準裡所規定的值,都已定在 reg\_addr 裡。device 端依 REQ 提供的暫存器順序,依序填入「寫入成功與否(1/0)」一定要回應具有 FULL 權限的 host。Heartbeat、CCP、Streaming功能均透過寫入暫存器開啟或結束

#### 5. **READ MEM**

Host 端「記憶體位址」都是 32bit 的無號整數,「預計讀取的位元數」為 16bits。device 端只有在符合權限, 且要求之位址有效才讀出記憶內容。 每個值都轉換成 32bit 的無號整數通 常是 GeniCam 讀取參數用(zipped XML file)

#### 6. WRITE REG

host 端記憶體位址是 32bit 的無號整數,之後再接預寫入的內容。device端只有在符合權限,且要求之位址有效才寫入記憶體一定要回應具有 FULL

權限的 host。通常是 Geni Cam 設定參數用

#### 7. PACKETRESEND

host 端可指定重送 GVCP 或 GVSP 的封 包。device 端為省流量,PACKETRESEND 不需 ACK,直接重送指定封包即可。

- 8. PENDING 目前沒有實作
- 9. ACTION 目前沒有實作

另一方面,device 的權限系統 (Control Channel Privilege)分為 四個等級

#### 1. MONITOR

只能讀取不能寫入(故無法取得控制權限,也無法開啟串流)

2. FULL

最高權限,可讀可寫

3. **READONLY** 

可讀;只可寫入「與串流相關之暫存器或記憶體」

4. READONLY WRITE CCP

可讀;只可寫入「與串流相關 之暫存器或記憶體」和 CCP。

最後,device 操作暫存器,目前是以 「讀檔(camera. txt)至程式主記憶 體」的方式模擬。

## 3. 2. 4 GVSP

除了 MONITOR 權限之外,任何 host 只要接收埠號寫入 device 端的暫存器,就能開啟串流,稱之 Stream Channel。

標準裡規定 stream 永遠從 device 傳至 host,而且最多一次可有 512 個 Stream Channel (也就是 device 可以同時把影像傳給 512 個對象),編號 0至 511。不過…現在只有實作一條 Stream Channel。

## 相關的暫存器如下:

- SCPO: Stream Channel Port (host 端指定的 port,亦是 Stream Channel 的開闢)
- SCPSO: Stream Channel Packet Size (封包大小上限)
- SCDAO: Stream Channel Desitination (host端的 IP)
- SCCFG0: Stream Channel Configure File(載入設定檔, 尚未實作)
- SCPD0: Stream Channel Packet Delay (封包傳送間隔,用於流 量控制,尚未實作)
- SCSP0: Stream Channel Source
   Port (device 端串流埠號,尚 未實作,交由作業系統決定)

在實作上,GVCP和GVSP分別是個執行緒。一旦寫入SCPO、SCDAO、SCPSO便自動開始影像串流;反之,若要停止影像串流,將SCPO改為O即可。此外,標準裡規定了十數種影像格式,但目前只實作Rawdata,且一律使用Extended Mode。

Device 透過 int imgFetch( byte \* data ) 將影像存入 data,實作上以 讀取 pic/pic\*檔案模擬。每一個影格 (single frame) 都是完整的圖片,在 Stream Channel 裡稱之為 block。由於是高畫質相機,所以每個 block的資料都很大,以 Basler Ace 330gc相機為例,Mono8 黑白影像 Mono8 約為1.2 MBytes、彩色影像 YUV422Packed约為 2.3 MBytes;但是,常見的 MTU最高只有 9000Bytes,UDP 理論上的封包上限也只有 65508Bytes,因此自然無法整個 block 都放在同一個封包,必須分成十數個到上數千個小片段傳送。

雖然 GVSP 沒有限制封包大小,但 Device 送出的每個小封包的大小由 SCPSO 決定。以 Pylon API 為例:每張 YUV422Packed 彩 色 影 像 為 2,448,648Bytes,設定封包大小上限 1500,其中 IP、UDP、GVSP 的標頭共 佔去了 20+8+160=188Bytes,因此每個小 封 包 的 payload 長 度 為 1500-188=1312Bytes,也就是每個影格都要分成 ceil(2448648/188)=1867 個封包分別傳送。

每當 block 被傳送時,都先給予唯一的 block\_id,再分成三部份:

- 一個 leader packet: 代表 block 的開始,載明影像格式、 block\_id、時間戳記、影像大 小;
- 數個 payload packet:代表 block 的影像資料,只有 block id和影像資料的片段;
- 一個 trailer packet:代表
   block 的結束。

GigE Vision Protocol 詳細地處理封包遺失,但並無規定實作的細節與方法。在我們的實作裡,每個封包(leader、payload、trailer)都有唯一的 packet\_id,從 Stream Channel開始時由 1 開始遞增。在 device 端的Stream Channel用 cyclic queue 備份前 10 個 block 的所有封包,當 host發現 packet\_id 不連續即代表某些封包遺失,則透過 Control Channel 指定 packet\_id,發出 PACKETRESEND命令要求 device 重送該封包。若該封包的備份尚未被丟棄,那麼就會重新發送。

在 host 程式裡,若完整的收到一個 block 裡 的 所 有 封 包 (leader+payload+trailer),那就交 給在 showImg() 顯示影像,showImg() 借用了 Pylon API 的秀圖函式;又,若在 timeout (預設 3ms) 內仍然沒收 到遺失的封包,那麼就放棄此 block。 通常 FPS 在 30~50 左右,所以放棄一個影格並無大礙。

#### 4. 成果

經實驗和封包觀測軟體,我們的實作傳輸速度在不同環境下有相當的差異,但都在450~800Mbps左右,FPS約為30~40,符合工業相機需求;此外,我們的實作能與廠商提供之 GigE Camera 溝通無礙,證明我們的實作符合標準。

## 5. 參考文獻

[1] GigE Vision® Specification version 2.0, 2011 AIA.