

資訊工程系碩士班 碩士學位論文

改善 FruityMesh 藍牙低功耗網狀網路傳輸 效能的設計與實作

Design and Implementation of Performance
Enhancements in FruityMesh Based Bluetooth Low
Energy Mesh Networks

研究生: 陳柏勳

指導教授: 吳和庭博士

中華民國一百一十四年七月

TAIPEI 國立臺北科技大學

資訊工程系碩士班 碩士學位論文

改善 Fruity Mesh 藍牙低功耗網狀網路傳輸 效能的設計與實作

Design and Implementation of Performance
Enhancements in FruityMesh Based Bluetooth Low
Energy Mesh Networks

研究生: 陳柏勳

指導教授: 吳和庭博士

中華民國一百一十四年七月

「學位論文口試委員會審定書」掃描檔

審定書填寫方式以系所規定為準,但檢附在電子論文內的掃描檔須具備以下條件:

- 1. 含指導教授、口試委員及系所主管的完整簽名。
- 2. 口試委員人數正確,碩士口試委員<u>至少3人</u>、博士口試 委員<u>至少5人</u>。
- 3. 若此頁有<u>論文題目</u>,題目應和<u>書背、封面、書名頁、摘</u> 要頁的題目相符。
- 4. 此頁有無浮水印皆可。

審定書不用頁碼

摘要

關鍵詞:藍牙低功耗、物聯網、FruityMesh、BLE Mesh、網路拓撲、傳輸壅塞、重傳率、 封包傳遞成功率

藍牙低功耗(Bluetooth Low Energy, BLE)有省電及低成本的特性,使得藍牙技術在物聯網(Internet of Things, IoT)中占據重要的角色。在物聯網的應用中,大量使用無線感測網路(Wireless Sensor Networks, WSN),會在環境中分布建立許多的節點,而節點不只有當作感知器測量環境的數據,常常還要當作中繼節點,負責轉傳發送端與目的端之間的封包。最終,將所有量測的數據匯集到 Sink 節點,以監控所有的節點數據,將數據儲存後,進行分析後並做出適當的處理,也可以透過分析數據預測環境的變化,並提前做出適當的處理。本論文針對 FruityMesh 網路建立流程進行改善,讓 Sink 節點在網路建立完成後成為整個網狀網路的根節點,並且確保 Sink 節點斷線後重新連線時,仍然是根節點的角色。如此一來,所有非 Sink 節點在傳送封包至 Sink 節點時,只需要往父親節點傳輸封包即可,有效的減少節點發送及轉發的次數。此外,本論文也透過調整 BLE 相關參數,緩解大量封包匯聚至根節點所造成傳輸壅塞的問題,進一步提升了整體 Mesh網路的封包傳遞成功率(Packet Delivery Ratio, PDR)、降低了封包傳輸延遲及重傳率,進而改善網路效能。

Abstract

Keyword: Bluetooth Low Energy, Internet of Things, Fruity Mesh, BLE Mesh, Network Topology, Transmission Congestion, Retransmission Rate, Packet Delivery Ratio

Bluetooth Low Energy (BLE) is characterized by its low power consumption and costeffectiveness, making it a key technology in the development of the Internet of Things (IoT). In IoT applications, Wireless Sensor Networks (WSNs) are widely used, where numerous sensor nodes are distributed throughout the environment. These nodes not only collect environmental data but often function as relay nodes, responsible for forwarding packets between the source and destination. Ultimately, all collected data is aggregated at the Sink node, which serves as a central point for monitoring, storage, and analysis. This enables the system to make informed decisions and even predict environmental changes based on the analyzed data. This thesis proposes an enhancement to the FruityMesh network formation process, ensuring that the Sink node becomes the root node of the mesh network once the network is established. Furthermore, it guarantees that the Sink node retains its root node role even after disconnection and reconnection. With this configuration, non-Sink nodes can transmit packets toward the Sink node by simply forwarding them to their parent node, effectively reducing the number of transmissions and retransmissions required. Additionally, by tuning specific BLE parameters, the proposed method alleviates network congestion caused by high packet traffic toward the root node. The experimental results show that the proposed improvements increase the Packet Delivery Ratio (PDR), reduce transmission delay and retransmission rates, and ultimately enhance overall network performance.

致謝

所有對於研究提供協助之人或機構,作者都可在誌謝中表達感謝之意。



目錄

| 摘要 | | i |
|----------|-----------------------|-----|
| Abstract | : | ii |
| 致謝 | | iii |
| 目錄 | | iv |
| 第一章 | 緒論 | 1 |
| 1.1 | 研究背景 | 1 |
| 1.2 | 研究動機與目的 | 2 |
| 1.3 | 論文架構 | 3 |
| 第二章 | 相關技術與背景 | 4 |
| 2.1 | 藍牙低功耗技術 | 4 |
| | 2.1.1 廣播模式 | 5 |
| | 2.1.2 連接模式 | 5 |
| | 2.1.3 BLE 排程機制 | 6 |
| 2.2 | 藍牙網狀網路 | 8 |
| 2.3 | 分時多工 | 9 |
| 2.4 | 目的地傾向傳輸 | 9 |
| 2.5 | 目的地傾向切換傳輸 | 9 |
| 第三章 | BLE Mesh 拓樸建立機制設計 | 11 |
| 3.1 | 問題分析 | 11 |
| | 3.1.1 BLE Mesh 拓樸建立問題 | 11 |
| | 3.1.2 BLE Mesh 封包傳輸問題 | 11 |
| 3.2 | BLE Mesh 拓樸建立機制設計 | 12 |
| ム 七十古 | ži. | 1 / |

圖目錄

| 1.1 | IoT 市場規模評估 [1] |
|-----|-----------------------------|
| 2.1 | 廣播頻道與資料頻道示意圖 [5] |
| 2.2 | Controller layer 狀態機示意圖 [5] |
| 2.3 | 廣播模式示意圖 [6] (|
| 2.4 | 連線模式示意圖 [6] (|
| 2.5 | Master 連接建立過程和連接事件 [7] |
| 2.6 | 傳輸機制的節點時序示例 [2] |
| 3.1 | 提出的拓樸建立流程圖 |
| | TAIDEI |

表目錄



第一章 緒論

1.1 研究背景

科技的快速進步,讓人們的生活更加便利,物聯網(IoT)的應用已經與日常生活密不可分,包含了醫療及工業的應用,無所不在,[1] 根據日商環球訊息有限公司(GII)調查,物聯網(IoT)市場規模預計從 2024 年到 2029 年,將從 1.17 兆美元增加至 2.37 兆美元,年均複合成長率(CAGR)為 15.12%,如(圖 1.1)所示。



圖 1.1 IoT 市場規模評估 [1]

2010 年 6 月藍芽技術聯盟(Bluetooth Special Interest Group)提出了低功耗藍芽 (Bluetooth Low Energy, BLE), BLE省電及低成本的特性,使得藍芽技術在物聯網(IoT)的應用種佔據了不可或缺的角色,例如:目前市面上的無線設備包括藍芽耳機、藍芽鍵盤及藍芽滑鼠。物聯網(IoT)的應用中,大量使用無線感測網路(Wireless Sensor Networks, WSN),會在環境之中分布許多的節點,而節點不只有當作感知器測量環境的數據,常常還要當作中繼節點,轉傳發送端與目的端的封包,最終將所有量測的數據匯集到終端節點,以監控所有的節點數據,將數據儲存後,進行分析後並做出適當的處理,也可以透過分析數據預測環境的變化,並提前做出適當的處理。

物聯網(IoT)的應用中,大量使用無線感測網路(Wireless Sensor Networks, WSN),會在環境之中分布許多的節點,而節點不只有當作感知器測量環境的數據,常常還要當作中繼節點,轉傳發送端與目的端的封包,最終將所有量測的數據匯集到終端節點,以監控所有的節點數據,將數據儲存後,進行分析後並做出適當的處理,也可以透過分析數據預測環境的變化,並提前做出適當的處理。

藍芽網狀網路 (Bluetooth Mesh) 架構的實現,讓 BLE 更具有可靠性 (Reliability) 及擴展性 (Scalability),可以允許多個 BLE 相互連接並形成網狀結構,讓封包可以在多個裝置或節點之間進行傳輸,讓傳輸距離不會受到單一裝置的傳輸範圍限制,解決了節點之間裝置連接數量的限制以及傳輸距離不足的問題,在物聯網 (IoT) 的應用,例如:智慧建築、智慧工業、智慧城市、智慧家庭.. 等等,BLE 都已經扮演重要也不可或缺的角色。

在物聯網(IoT)與藍芽網狀網路(Bluetooth Mesh)中,對整個系統架構做出適當的評估,在不影響裝置效能的情況下,設計多個藍芽裝置之間的分流機制,因為在整個系統中,流量可能會有所起伏,為了讓每個裝置可以有一樣的傳輸品質,且系統可以發揮最好的吞吐量。

1.2 研究動機與目的

根據文獻 [2] 中針對 Multi-Hop 的提出 DOT 及 DOST 排程設計,研究發現在原生 FruityMesh 上封包傳輸是採用廣播的方式,向相鄰的所有節點發送封包,這種設計雖然 簡單,卻容易導致大量冗餘封包的產生,這會導致節點之間傳輸不必要的封包,最終導致整個 BLE Mesh 出現廣播風暴。

[2] 作者針對 FruityMesh 傳輸時產生的廣播風暴,提出了 DOT (Destination Oriented Transmission) 排程的機制,將 BLE Mesh 導入樹狀結構,對整個系統進行分層管理,讓 封包傳輸只會向正確的路徑上傳輸,避免了廣播風暴的產生,但是作者在研究過程中,也發現 BLE Multi-Hop 網狀網路節點會擁有 Master 以及 Slave 兩種角色,而在同一個時間下,節點同時會是 Master 和 Slave 的狀態,而這種狀態上的衝突會導致的封包傳輸產生遺失現象。

[2] 作者為了解決角色衝突的問題,在 DOT 的架構下增加啟用以及禁用的機制,

提出 DOST (Destination Oriented Switch Transmission) 的排程設計,利用 TDMA 讓裝置在同一個時間只會扮演 Master 或 Slave,解決在同一個時間點節點可能會因為扮演 Master/Slave 角色衝突而導致的封包傳輸遺失的問題;在研究 [2] 中作者在 FruityMesh 中導入 DOST 設計,改善了大部分的封包傳輸延遲以及封包重傳率,但仍存在些許效能瓶頸,因為在 FruityMesh 中,所有節點的封包傳輸都是透過廣播的方式進行,這會導致在多個節點同時傳輸封包時,可能會產生封包碰撞的問題,導致封包傳輸延遲增加。

此外,文獻指出,若要在 DOST 架構下進一步提升效能,需確保拓樸建立時,Sink 節點為整體網路的根節點。然而原研究並未針對拓樸控制機制提出具體解法。若未能確保 Sink 位於樹根,當其斷線並重新加入網路時,可能無法恢復為原先的根節點角色,進而影響整體傳輸路徑的穩定性與效能。

在 [2][3] 中,針對了 single hop mesh 及 multi hop mesh 的網路拓撲進行探討,當使用合適的封包連接參數可以有效降低封包傳輸延遲及重傳率,但是數據實際上傳輸時,每個封包大小並不固定,[4] 中,探討了不同封包大小可以算出最適合的連接參數,在傳輸過程動態調整連接的 CE(Connection Event) 及 CI(Connection Interval),達到更好的吞吐量。

本計畫將研究中在 DOT 的排程設計下,仍然會有些許因為封包遺失,而產生的封包重傳的問題,以及在藍牙網狀網路 (Bluetooth Mesh)架構,執行 TDMA 的排程機制,結合調整連線數據,透過修改 Connection Interval 數值,確保傳輸品質及確保系統可以產生最大吞吐量,並修改 FruityMesh 拓樸方法,讓 BLE Mesh 建立的過程確保 Sink 點在整個樹狀結構的根節點,也確保 Sink 點如果斷線後重新連線後依然是整個 BLE Mesh 樹狀結構的根節點。

1.3 論文架構

第二章 相關技術與背景

2.1 藍牙低功耗技術

藍牙技術聯盟(Bluetooth Special Interest Group)在2010年6月發布了可以短距離數據交換和低功耗的藍芽低功耗技術(Bluetooth Low Energy, BLE)。而藍芽低功耗技術被發布後,就被物聯網(IoT)廣泛的應用,包括了家庭娛樂、醫療保健、運動健身、安防以及信標等領域。

藍牙低功耗技術(Bluetooth Low Energy, BLE)是一種功耗極低的技術,這一個技術讓裝置在大部分的時間都在休眠模式,只有在需要使用該裝置時,才會快速喚醒進行工作,這讓 BLE 裝置僅需要一顆鈕扣電池就可以運作數月甚至數年之久,這讓 BLE 生產成本更低,且保留了傳統藍芽(Classic Bluetooth)類似的通訊範圍,且一樣相容於手機、平板電腦等設備。

BLE 運作在 2.4G 的 ISM 頻段,利用 FDMA,將 2402MHz 2480MHz 分成 40 個 Channel,又將這些 Channel 又分成兩種傳輸模式,廣播模式 (Advertising Mode)及連線模式 (Connection-Oriented Mode),其中廣播模式使用了 Channel 37、Channel 38、Channel 39,工作頻率分別是 2403MHz、2426MHz、2480MHz,剩餘的 37 個 Channel 為連接模式使用,如圖2.1所示。

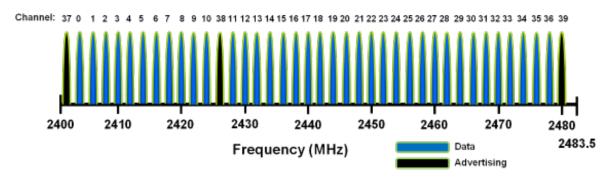
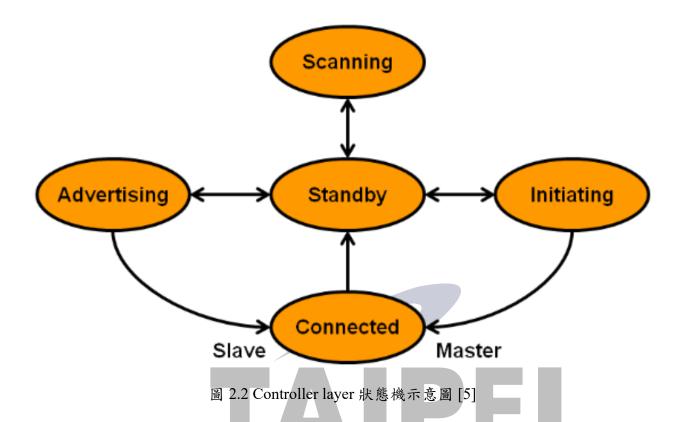


圖 2.1 廣播頻道與資料頻道示意圖 [5]

廣播模式和連接模式的運作機制由 BLE 的控制層 (Controller Layer) 狀態機管理,包括 Standby (等待)、Advertising (廣播)、Scanning (掃描)、Initiating (初始化)、Connection (連接) 五種狀態,如圖2.2所示。



2.1.1 廣播模式

在廣播模式 (Advertising Mode)中,會使用 Channel 37、Channel 38、channel 39 這三個廣播頻道,主要用於掃描裝置、建立通訊頻道和廣播的傳輸,其中廣播者 (Advertiser)是由待機狀態 (Standby Status)進入廣播狀態 (Advertising Status),廣播者會在三個廣播頻道輪流發送廣播封包,讓掃描者 (Scanner)可以檢測到其存在,並提供基本的數據,例如:裝置名稱或狀態。

掃描者(Scanner)是由待機狀態(Standby Status)進入掃描狀態(Scanner Status),掃描者會輪流掃描三個廣播頻道的廣播封包,已接收範圍內的所有廣播的資訊,掃描收集數據後,準備與廣播設備建立連接,如圖2.3所示。

2.1.2 連接模式

連接模式 (Connection-Oriented Mode)中,設備需要首先透過廣播模式建立連接,其中廣播者 (Slave)負責發送連線請求的廣播封包,而掃描者 (Master)檢測到廣播封包後,從 Standby 進入 Scanning,再進入 Initiating 狀態,開始與廣播設備握手 (Handshake)。

當握手成功後,雙方進入 Connection 狀態。連接建立後,Master 與 Slave 可通過剩

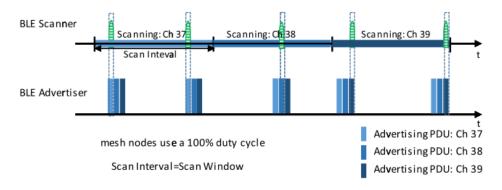


圖 2.3 廣播模式示意圖 [6]

餘的 37 個數據頻道進行數據傳輸; Master 負責與多個 Slave 的連線管理,分配專屬的時間槽 (Time Slot)給各連接設備,即使沒有數據需要傳輸,系統仍會保留固定的時間槽以確保系統的穩定性,避免通訊衝突。圖2.3為連線模式示意圖。

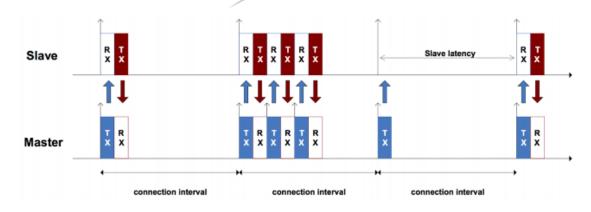


圖 2.4 連線模式示意圖 [6]

2.1.3 BLE 排程機制

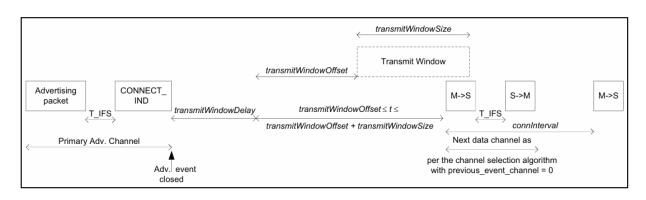


圖 2.5 Master 連接建立過程和連接事件 [7]

廣播者(Advertiser)和掃描者(Scanner)會在建立連線後,進行數據的交換,當掃描者在三個掃描頻道掃瞄並偵測到廣播者發送的封包後,掃描者會在約 150 微秒(T_{IFS})後回應一個 CONNECT_IND 封包。CONNECT_IND 封包包含了多項管理連接的參數,例如:影響錨點時間(Anchor Point, AP)的 WinSize 以及 WinOffset。

建立連線之後,Connection Interval(CI)、Anchor Point(AP)和 Connection Event(CE)對於裝置之間的排成機制影響非常的大,在一個 Connection Interval(CI)的時間內,一個 Slave 裝置只會與 Master 裝置有一個 Connection Event(CE)傳輸時間來進行資料的交換,所以 Connection Interval(CI)的時間影響 Connection Event(CE)的發生頻率,這直接影響到整個系統的效能及吞吐量,圖2.5表示了 Master 連接建立過程和連接事件。

CONNECT_IND 封包會在 t_{ind} 時間內完成傳輸,Master 會在公式2.1至公式2.2的時間內設置第一個錨點(Anchor Point, AP),其中 transmitWindowDelay 通常為 $1.25\,ms$,用來同步 Master 與 Slave。 transmitWinOffset 與 transmitWinSize 分別由公式2.3與公式2.4算出。WinOffset 代表錨點(Anchor Point, AP)的偏移量;WinSize 代表錨點(Anchor Point, AP)可能發生的時間範圍 [8]。

$$t_{ind} + transmitWindowDelay + transmitWinOffset$$
 (2.1)

$$t_{ind} + transmitWindowDelay + transmitWinOffset + transmitWinSize$$
 (2.2)

$$transmitWinOffset = WinOffset \times 1.25 ms$$
 (2.3)

$$transmitWinSize = WinSize \times 1.25 \, ms$$
 (2.4)

2.2 藍牙網狀網路

藍牙網狀網路(Bluetooth Mesh)是由藍牙技術聯盟(Bluetooth Special Interest Group)於2017年發布的標準,旨在解決傳統藍牙技術在物聯網(IoT)應用中的限制。藍牙網狀網路允許多個BLE裝置之間建立一個可靠且可擴展的網狀結構,這使得裝置之間可以進行多跳傳輸,從而擴大了傳輸距離和覆蓋範圍。

Bluetooth Mesh 是基於藍牙低功耗 (Bluetooth Low Energy, BLE) 的網狀網路技術, 是多個裝置進行多對多 (many-to-many) 連接的拓樸技術,可以將資料從 BLE Mesh 中 的其中一個節點,發送至 BLE Mesh 中的任何一個節點,且任兩的節點間的傳輸路徑, 並不會只有一條,因為這種多重路徑 (multi-path) 的特性,讓 Mesh 中如果有一個節點 故障,也部會因此癱瘓整個系統。此技術有效解決了 BLE 在長距離和多設備連接上的 限制,擴展了 BLE 的應用範圍,特別適用於無線感測網路 (Wireless Sensor Networks, WSN) 和物聯網 (IoT) 環境。

Bluetooth Mesh 保有 BLE 的優點,並改善 BLE 傳輸範圍有限的問題,Bluetooth Mesh 的網路架構分為 Flooding 模式及 Routing 模式,Flooding Mesh 是大多數 BLE Mesh 協議採用的傳輸模式,利用廣播方式傳送訊息,無需建立節點間的連接,節點將訊息以廣播模式傳遞給通訊範圍內的所有節點,節點收到訊息後再次廣播,直到訊息傳遞至目標節點為止。

Routing Mesh 使用連接模式,節點需在訊息傳輸前建立節點間的連接,確保訊息傳遞有序且可靠。節點之間先建立連接,資料通過預設路徑逐步傳遞至目的節點,並根據需求動態調整路由,因為資料傳輸通過固定路徑,減少碰撞和干擾,讓傳輸更穩定。也因為訊息傳遞通過固定的路徑,降低重複廣播次數,節省了不必要的電能消耗。Routing Mesh 資料傳輸的方式確保資料完整傳遞,即使網路繁忙也能正常運作。相對的缺點也顯而易見,因為資料傳遞時,節點間需建立連接,設計上比較複雜而增加實現難度。且建立連接需耗費額外時間,當路徑上的節點完成所有連接後才會開始傳輸,所以網路啟動比較慢。也會因為接點間連接路徑較長,讓資料傳遞時間增加,最後產生較高的傳輸延遲。

2.3 分時多工

分時多工(Time Division Multiple Access, TDMA)如字面上的意義,它一種將時間分割的通訊技術,讓多個裝置可以高效的共享同一傳輸介質進行傳輸。TDMA將時間劃分為多個時槽(Time Slots),每個裝置只能在指定的時槽內進行傳輸,這確保了同一時刻,只有一個裝置進行傳輸,其他的裝置在同一個時間下(相同 Time slot),都處於等待的狀態,可以確保訊號穩定且不重疊,有效避免了訊號重疊和干擾而導致的數據丟失。

2.4 目的地傾向傳輸

在 FruityMesh 的傳輸機制中,訊息從一個節點發送至中繼節點時,中繼節點會廣播 訊息給所有相鄰節點,相鄰的節點又會在廣播給其相鄰的節點,直到目標標節點,而廣 播風暴會造成節點間多餘不必要的資料傳輸,而增加網路的負擔。為了解決廣播風暴問題,目的地傾向傳輸(Destination-Oriented Transmission, DOT)[2]機制,通過引入方向性和目的傾向的傳輸策略,優化封包的傳輸過程,減少網路負載與封包重傳,提升傳輸效率與穩定性。

DOT機制利用樹狀架構中的 Level 層級概念,為每個節點計算其所屬層級,使用 FIND_LEVEL 封包進行層級標記,傳輸方向封包只需傳遞至 Level 較低的節點,避免無意義的廣播。DOT 在中繼節點限制封包的傳輸方向,僅向 Level 較低的節點傳輸封包,這種方式有效減少了網路流量,降低碰撞率,並提升了傳輸可靠性。

2.5 目的地傾向切換傳輸

目的地傾向切換傳輸(Destination Oriented Switch Transmission, DOST)[2] 機制進一步解決角色身份重疊與傳輸重疊的問題,通過啟用與禁用連線的方式,降低網路負載並避免封包重傳,解決 BLE 網狀網路節點可能因同時扮演 Master 和 Slave 角色衝突而導致的封包傳輸遺失現象。

啟用與禁用功能,節點傳輸 INIT_STATE 封包,用於標記和控制各連線的啟用或禁用狀態,確保所有節點對於連線的處理具有一致性,節點在某一連線傳輸封包時,禁用

其他連線以避免通訊重疊,每個 Connection Interval 結束後,切換連線的啟用與禁用狀態,雖然可能導致封包延遲一個 Connection Interval,但有效降低了網路負載,提升傳輸效率,如圖2.6所示。

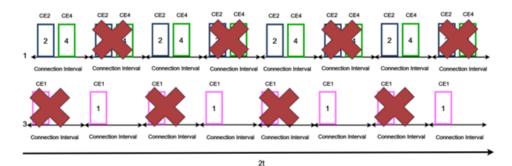


圖 2.6 傳輸機制的節點時序示例 [2]

TAIPEI

第三章 BLE Mesh 拓撲建立機制設計

3.1 問題分析

3.1.1 BLE Mesh 拓樸建立問題

在原生 FruityMesh 架構中,節點的建立與連線並未針對資料匯集或匯出端進行特別設計,因此整體網路並無明確的 Root 節點。其封包傳輸方式主要採用廣播機制,即每當節點產生封包時,會向所有相鄰節點廣播傳送,期望藉由鄰近節點的重傳將封包推進至目的地。雖然此方法具備一定的自我修復能力,但在多節點、大範圍的 Mesh 網路中,極易導致封包重複傳送與碰撞,進而產生所謂的「廣播風暴」現象,嚴重影響整體網路效能與穩定性。

為了解決此問題,研究中引入 DOT (Destination Oriented Transmission)機制 [2],將原先的無向廣播傳輸改為目的導向的封包路由方式,透過樹狀拓樸的建立使資料傳輸路徑更具方向性與效率性。然而,導入 DOT 排程機制的前提之一,是整個 BLE Mesh 網路需具備清楚的階層結構,而 Sink 節點(資料匯集端)必須作為整體樹狀拓樸的根節點。唯有如此,封包才能沿著既定的父子節點路徑,自節點有效匯流至 Sink 節點,達成 DOT 排程所需的單向、無冗餘傳輸目標。

然而,由於 FruityMesh 原生設計並非以 Sink 節點為中心的拓撲為出發點,現有拓撲建立流程尚無法保證 Sink 節點必然成為根節點。在未進行拓撲控制調整的情況下,可能出現 Sink 位置偏移、處於樹葉節點甚至中繼節點等非理想情境。因此,若要在FruityMesh 架構中有效實作 DOT 排程機制,勢必需重新設計拓撲建立邏輯,強制指定使Sink 節點始終位於拓撲樹的根部,即使在斷線並重新連線的情況下,亦能恢復其根節點角色,確保網路穩定性與傳輸效能。

3.1.2 BLE Mesh 封包傳輸問題

在基於 FruityMesh 的藍牙低功耗網狀網路 (BLE Mesh) 傳輸機制設計中,[2] 研究 已針對封包延遲與封包抵達率等品質指標進行優化,並取得初步成效。該研究藉由導入 DOT與DOST排程機制,成功改善了大部分的傳輸延遲與資料完整性。然而,即使在優化機制下,網路中仍不時出現封包遺失(掉封包)與重傳現象,顯示目前的傳輸機制尚存在進一步提升的空間。

造成封包掉落與重傳的關鍵因素之一,在於 BLE Mesh 網路的流量集中特性。由於整體網路皆以 Sink 節點作為封包的最終目的地,所有資料封包最終皆會匯集至該節點,導致越接近 Sink 的節點需承擔更多的中繼與轉發任務。這種負載不均的現象將使中樞節點在短時間內接收到大量傳輸要求,導致中樞節點的 Sent buffer 資源迅速耗盡。一旦緩衝區爆滿,不僅無法即時處理新進封包,還可能造成排程延遲、封包掉落,進而引發重傳機制啟動,進一步加重網路負載。

為有效緩解此類壅塞現象,需從連線參數層級進行調整,特別是針對 Connection Event (CE) 與 Connection Interval (CI) 進行優化配置。透過適當調整 CI 間隔,可有效控制節點可傳輸封包的節奏與頻寬分配,進一步降低高負載節點的壓力,提升整體封包處理效率。結合連線參數調整機制,可以有效改善封包壅塞問題,以提升 BLE Mesh 網路在多節點、高流量情境下的服務品質 (QoS)。

3.2 BLE Mesh 拓樸建立機制設計

本論文提出改善 FruityMesh 的拓樸建立機制,確保 Sink 節點始終位於整體網路的根節點,並在斷線後能夠自動恢復其角色。此設計為後續的 DOT 排程機制提供穩定的基礎,如圖3.1。

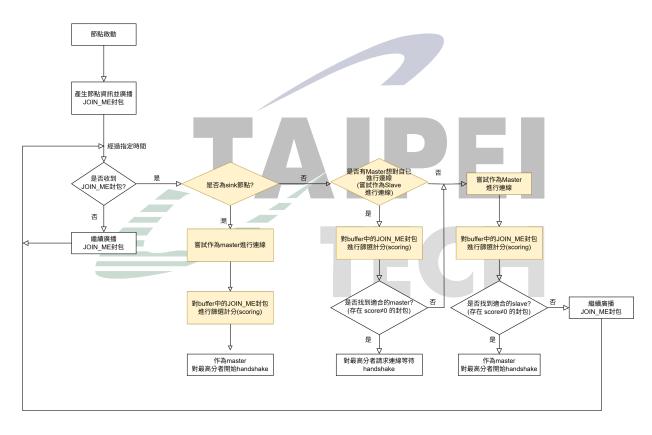


圖 3.1 提出的拓樸建立流程圖

参考文獻

- [1] Mordor Intelligence. Internet of Things (IoT) Market Share Analysis, Industry Trends & Statistics, Growth Forecasts 2024—2029. Accessed: 2025-06-04. Jan. 2024. URL: https://www.gii.tw/report/moi1403099-internet-things-iot-market-share-analysis-industry.html.
- [2] 温淇淼."基於 FruityMesh 之藍牙低功耗網狀網路傳輸機制的設計以改善 QoS". PhD thesis. 台北市, 2024, p. 41. URL: https://hdl.handle.net/11296/7u74xv.
- [3] 吳俊諺. "基於 FruityMesh 之 BLE TDMA 傳輸機制的設計與實現". PhD thesis. 台北市, 2022, p. 48. URL: https://hdl.handle.net/11296/a3g254.
- [4] 郭家瑋. "基於 Nordic SoftDevice 之 BLE TDMA 傳輸機制的設計與實現". PhD thesis. 台北市, 2021, p. 55. URL: https://hdl.handle.net/11296/5c352v.
- [5] MICROCHIP Developer Help. Bluetooth Link Layer. https://microchipdeveloper. com/xwiki/bin/view/applications/ble/introduction/bluetootharchitecture/ bluetooth-controller-layer/bluetooth-link-layer. Accessed: Nov. 2023. Nov. 2023.
- [6] ángela Hernández-Solana et al. "Bluetooth Mesh Analysis, Issues, and Challenges". In: *IEEE Access* 8 (2020), pp. 53784–53800. DOI: 10.1109/ACCESS.2020.2980795.
- [7] Bluetooth SIG. Bluetooth Core Specification Version 5.0. https://www.bluetooth.com/specifications/specs/core-specification-5-0/. Accessed: 2025-06-04. 2016.
- [8] Eunjeong Park, Hyung-Sin Kim, and Saewoong Bahk. "BLEX: Flexible Multi-Connection Scheduling for Bluetooth Low Energy". In: Proceedings of the 20th International Conference on Information Processing in Sensor Networks (Co-Located with CPS-IoT Week 2021). IPSN '21. Nashville, TN, USA: Association for Computing Machinery, 2021, pp. 268–282. ISBN: 9781450380980. DOI: 10.1145/3412382.3458271. URL: https://doi.org/10.1145/3412382.3458271.