

國立臺灣大學電資工程學院資訊工程所

碩士論文

Department of Computer Science and Information Technology

College of Engineering

National Taiwan University

Master Thesis

基於 OurChain 的自主身分系統設計與實作

Design and Implementation of Autonomous Identity
System Based on OurChain

林俊佑

Jun You, Lin

指導教授：薛智文 博士

Advisor: Chih-Wen (Steven) Hsueh Ph.D.

中華民國 113 年 7 月

July, 2024

國立臺灣大學碩士學位論文

口試委員會審定書



基於 OurChain 的自主身分系統設計與實作

Design and Implementation of Autonomous Identity
System Based on OurChain

本論文係林俊佑君（R11922114）在國立臺灣大學資訊工程所完成之碩士學位論文，於民國 113 年 7 月 25 日承下列考試委員審查通過及口試及格，特此證明

口試委員：_____

（指導教授）

| | |
|-------|-------|
| _____ | _____ |
| _____ | _____ |
| _____ | _____ |
| _____ | _____ |

所 長：_____



[illegible]





摘要

這是 Abstract AbstractAbstractAbstractAbstractAbstract AbstractAbstractAbstractAb-
stract AbstractAbstractAbstractAbstract AbstractAbstractAbstractAbstract AbstractAbstractAb-
stractAbstract

關鍵字：自主身分、管理、認證、隱私、區塊鏈





Abstract

Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Ab-
stract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract
Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract
Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract
Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract
Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract Abstract
Abstract Abstract Abstract Abstract

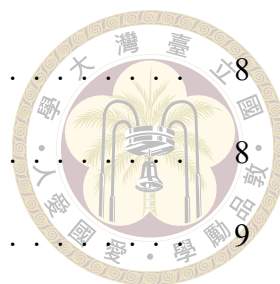
Keywords: Autonomous Identity, Management, Authentication, Privacy, Blockchain





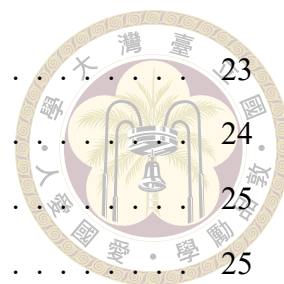
目錄

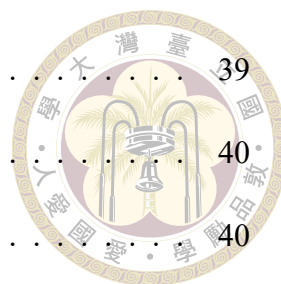
| | Page |
|-----------------------|------|
| 口試委員審定書 | i |
| 致謝 | iii |
| 摘要 | v |
| Abstract | vii |
| 目錄 | ix |
| 圖目錄 | xv |
| 表目錄 | xvii |
| 符號列表 | xix |
| 第一章 緒論 | 1 |
| 1.1 研究背景 | 1 |
| 1.2 研究目的與目標 | 2 |
| 1.3 論文架構 | 3 |
| 第二章 文獻探討 | 5 |
| 2.1 身份系統的想像 | 5 |
| 2.2 身份系統的迭代 | 7 |
| 2.2.1 中心化身份 | 7 |
| 2.2.2 聯合身份 | 7 |



| | | |
|------------|-------------|-----------|
| 2.2.3 | 使用者中心的身份 | 8 |
| 2.2.4 | 自治身份 | 8 |
| 2.2.5 | 未來展望 | 9 |
| 2.3 | 身份系統的困境 | 9 |
| 2.3.1 | 用戶體驗 | 9 |
| 2.3.2 | 用戶認知 | 11 |
| 2.3.3 | 隱私保護 | 12 |
| 2.3.4 | 平等信任 | 13 |
| 2.4 | 身份系統的評估 | 14 |
| 2.5 | 總結 | 15 |
| 第三章 | 系統設計 | 17 |
| 3.1 | 系統核心機制 | 17 |
| 3.1.1 | 關鍵概念 | 17 |
| 3.1.1.1 | 道德標準的建立 | 17 |
| 3.1.1.2 | 自由的管理自己 | 18 |
| 3.1.2 | 技術機制 | 19 |
| 3.1.2.1 | 自主證書 | 19 |
| 3.1.2.2 | 數據證書 | 20 |
| 3.2 | 系統架構設計 | 21 |
| 3.2.1 | 系統結構概覽 | 21 |
| 3.2.2 | 層次與角色對應 | 21 |
| 3.2.2.1 | 共識層與共識核心 | 22 |
| 3.2.2.2 | 服務層與服務提供者 | 22 |
| 3.2.2.3 | 數據層與一般使用者 | 23 |

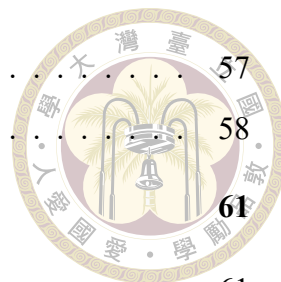
| | | |
|---------|--------------|----|
| 3.2.3 | 共識層 | 23 |
| 3.2.3.1 | 評價機制 | 24 |
| 3.2.3.2 | 區塊鏈的維運 | 25 |
| 3.2.3.3 | 跨服務的狀態共識 | 25 |
| 3.2.4 | 服務層 | 26 |
| 3.2.4.1 | 身份管理 | 26 |
| 3.2.4.2 | 證書管理 | 27 |
| 3.2.4.3 | 數據管理 | 28 |
| 3.2.5 | 數據層 | 29 |
| 3.2.5.1 | 身份管理 | 30 |
| 3.2.5.2 | 數據管理 | 30 |
| 3.2.5.3 | 證書管理 | 30 |
| 3.2.5.4 | 數據存儲 | 31 |
| 3.3 | 資安與隱私議題 | 32 |
| 3.3.1 | 身份識別問題 | 32 |
| 3.3.1.1 | 基於使用者時空的分析方法 | 33 |
| 3.3.1.2 | 基於危險程度的驗證機制 | 33 |
| 3.3.2 | 密碼救援問題 | 35 |
| 3.3.2.1 | 極致多因素認證 | 35 |
| 3.3.3 | 被遺忘權 | 36 |
| 3.3.4 | 積極數據授權 | 36 |
| 3.4 | 資料結構 | 37 |
| 3.4.1 | 共識核心 | 37 |
| 3.4.2 | AID Server | 38 |
| 3.4.3 | Wallet | 39 |
| 3.5 | 本章總結 | 39 |





| | | |
|------------|-------------------------|-----------|
| 3.5.1 | 創新突破 | 39 |
| 3.5.2 | 法規遵循 | 40 |
| 3.5.3 | 公認原則 | 40 |
| 第四章 | 系統實作 | 41 |
| 4.1 | 各模塊說明 | 41 |
| 4.1.1 | Wallet | 42 |
| 4.1.2 | AID Server | 44 |
| 4.1.3 | Consensus Core | 45 |
| 4.2 | 重要流程分析 | 47 |
| 4.2.1 | AID 生成 | 47 |
| 4.2.1.1 | 用戶自主生成 AID | 47 |
| 4.2.1.2 | 服務提供商生成 AID | 47 |
| 4.2.1.3 | AID 生成的通用原則 | 48 |
| 4.2.2 | AID 中基於 RBA 的 MFA 驗證 | 48 |
| 4.2.3 | 別名在服務器上註冊 | 49 |
| 4.2.4 | 別名在服務器上登入 | 51 |
| 4.2.5 | AID 的批次創建與綁定 | 52 |
| 4.2.6 | AID 遷移 | 53 |
| 4.3 | 與現有方法之比較 | 54 |
| 4.3.1 | AID 系統對 GDPR 合規性的創新解決方案 | 54 |
| 4.3.1.1 | 數據最小化和存儲限制 | 55 |
| 4.3.1.2 | 被遺忘權的實現 | 55 |
| 4.3.2 | AID 系統的身份冒用防護與救援機制 | 56 |
| 4.3.2.1 | 身份冒用防護機制 | 56 |

| | | |
|------------|--------------------------------|-----------|
| 4.3.2.2 | 創新的身份救援機制 | 57 |
| 4.3.2.3 | 安全性與可用性的平衡 | 58 |
| 第五章 | 結果與未來展望 | 61 |
| 5.1 | 結論 | 61 |
| 5.2 | 未來展望 | 61 |
| | 參考文獻 | 63 |
| | 附錄 A — 模型參數表 | 69 |
| A.1 | 模型一 | 69 |
| A.2 | 模型二 | 69 |
| | 附錄 B — BraTS 2021 分割結果圖 | 71 |
| B.1 | 編號 0001 0050 | 71 |
| B.2 | 編號 0051 0100 | 71 |







圖目錄

| | |
|---------------------|----|
| 3.1 自主身份系統結構圖 | 22 |
|---------------------|----|





表目錄

| | |
|------------------------|----|
| 4.1 系統各模塊支持的核心操作 | 41 |
|------------------------|----|





符號列表

| | |
|----------------|---------------------|
| \mathfrak{a} | \mathfrak{a} 符號解釋 |
| \int | \int 符號解釋 |
| v | 符號解釋 |





第一章 緒論

在當今數位時代，個人身份管理已成為一個日益重要且複雜的議題。隨著網絡技術的快速發展和社會對隱私保護的日益重視，傳統的身份管理系統面臨著前所未有的挑戰。本研究旨在探討一種創新的解決方案——自主身份（Autonomous Identity, AID）系統，該系統融合了新的思想與先進技術，旨在為數位身份管理帶來根本性的變革。通過重新審視「自主」的概念並將其應用於身份管理領域，我們希望能夠為構建一個更自由、更公平的數位社會貢獻一份力量。

1.1 研究背景

自主（Autonomy）概念源於 18 世紀啟蒙運動，標誌著人類開始質疑對王權與神權的依賴，轉而追求通過科學與理性實現思想獨立與自由。啟蒙思想家伊曼努爾·康德（Immanuel Kant）對自主提出了開創性定義：「按照自己認同的道德標準自由行事」。這一定義至今仍廣泛被應用於政治、法律和教育等多個領域。接著，19 世紀的重要哲學家弗里德里希·尼采（Friedrich Nietzsche）對道德提出了更深入的探討。他對道德的本質進行了批判性分析，認為道德源於弱者對強者的反抗，是一種透過集結群體的共識來約束個體行為的機制。

這兩位哲學家的思想不僅塑造了現代社會對自主的理解，也為我們重新思考數位時代的身份管理提供了重要的理論基礎。隨著網絡技術的飛速發展，個人身

份資訊的管理與保護已成為當今社會的重要議題。在這一背景下，我們將自主的概念創新性地應用於數位身份管理領域。



本研究提出的「自主身份」(Autonomous Identity, AID) 概念與目前主流探討的「自治身份」(Self-sovereign identity, SSI) 系統有著本質的區別。SSI 允許用戶參與身份管理系統的經營，賦予用戶對其數位身份的一定控制權。然而，AID 則更進一步，使每位用戶在具備道德標準的身份系統中自由的管理自己。這種創新模式不僅賦予用戶更大的自主權，還在系統設計中納入了道德考量，以確保個人自主不會損害社會整體利益。

1.2 研究目的與目標

本研究旨在探討自主身份 (Autonomous Identity, AID) 作為解決當前身份管理問題的創新方案，並將「自主」的哲學思想融入數位身份管理的實踐中。具體而言，本研究將致力於實現以下目標：

1. **分析現有數位身份系統的局限性：**深入探討當前身份管理系統的主要挑戰和固有限制。
2. **構建 AID 系統的理論框架：**提出自主身份系統的核心理念，並闡述其如何解決現有系統的問題。
3. **設計 AID 系統的技術架構：**提出一種能夠實現用戶完全自主管理的技術方案，包括去中心化存儲、智能合約等關鍵技術的應用。
4. **評估 AID 系統的優勢與挑戰：**全面比較 AID 系統與傳統身份管理系統在多方面的差異，並分析 AID 系統在實際應用中可能面臨的挑戰。
5. **提出 AID 系統的應用策略：**探討 AID 系統在不同領域（如金融、醫療、政務等）的潛在應用場景，並提出相應的實施策略和路線圖。

最終，我們希望這項研究能夠推動數位身份管理領域的典範轉移，為構建更加安全、自由、便捷和公平的數位社會奠定基礎。



1.3 論文架構

為了基於自主的理念設計出一個完整的身分驗證系統，我們需要先了解現有的身分驗證技術，並且對於這些技術進行分析，找出其缺點（第二章）。接著提出我們的系統設計，並且說明其架構、資料結構與威脅模型（第三章）。最後，我們會透過實作來驗證我們的系統設計（第四章），最終我們會提出結論與對方案的未來展望（第五章）。





第二章 文獻探討

身份系統的發展經歷了從中心化到去中心化的演變，現代身份系統設計面臨著用戶體驗、認知負擔、隱私保護和平等信任等多方面的挑戰，需要同時滿足技術創新、法規遵循和行業最佳實踐，以創造出既能滿足多樣化需求又具備足夠靈活性的解決方案，本章將探討相關文獻以深入理解這些挑戰及可能的解決途徑。


2.1 身份系統的想像

Internet 發源於 20 世紀 70 年代，逐漸發展成為現代網際網路的基礎架構。最初，Internet 的設計源自美國國防部的 ARPANET 計畫，旨在滿足軍事需求下的網路可用性和穩定性。因此，其初期設計基於以下假設 [28]：

- 最終使用者至少在最低程度上相互信任。
- 網路由於潛在的物理攻擊而本質上不可靠。

這些假設在當時的網路環境中是合理的。然而，隨著網路的普及和應用範圍的擴大，這些假設已不再適用 [9]。Internet 從一個研究驅動的项目演變為主流社會的重要組成部分，新的需求不斷湧現，不僅挑戰了原有的設計原則，還促使我們重新審視一些既有的原則。

在現代網路環境中，使用者之間的信任關係變得日益複雜。人們需要可靠的



方式來識別自己和他人，以便在網路上進行交流和交易。因此，各種身份系統應運而生，以滿足網路環境中的身份識別需求。儘管人們希望找到一種統一而理想的身份管理系統，但正如 Cameron[7] 所指出的，這樣的系統實際上並不存在。身份系統涉及的範疇廣泛而複雜，個人與組織之間存在多樣化且往往相互衝突的需求，試圖通過單一標準來限制或規範這些需求是不切實際的。

例如，終端用戶可能希望自由地訪問和分享信息，而內容提供商和知識產權持有者則希望保護其知識產權。政府可能希望監管某些網絡活動以維護社會秩序，而用戶和隱私倡導者則強調個人隱私的重要性。這種複雜的利益衝突導致了諸如網絡中立性、數據隱私、內容審查等一系列熱點問題的出現 [39]。

面對這種複雜的網絡環境，Blumenthal[5] 認為確保設計上的一般性、彈性與開放性至關重要。他設想的未來充滿衝突：企業的管理者和被管理者爭論分紅，垃圾郵件的發送者和接收者爭論各自的困難。在這個網路世界中，不同身份的參與者沒有絕對的贏家，也沒有天生的失敗者。理想的系統應該通過所有用戶不斷的爭論和互動逐漸形成。

這種新的設計思路不僅需要考慮技術因素，還需要權衡經濟、社會、法律等多方面的因素。正如 Lessig[23] 所言，”程式碼就是法則”（”Code is Law”）。軟體設計本身就在表達某種價值觀，人們需要縝密的思考，結合對未來世界的想像，才能創造出足以改變網路環境既有困境的身份系統。

總的來說，現代網路環境的變遷對身份系統提出了新的挑戰，這些挑戰不僅來自技術層面，還涉及社會、文化和法律等多個方面。為了應對這些挑戰，我們需要重新思考身份系統的設計理念，尋找一種既能適應當前多樣化需求，又能夠為未來發展預留足夠靈活性的解決方案。



2.2 身份系統的迭代

身份系統的設計經歷了多個階段的演變，每個階段都試圖解決特定的問題，同時也帶來了新的挑戰。本節將介紹不同世代的身分系統設計，以說明彼此衝突的需求和技術限制，並為後續討論提供背景。

2.2.1 中心化身份

中心化身份系統是最早期的身份管理方案，在企業和政府機構中廣泛應用。典型例子包括 Windows Active Directory 和 LDAP（輕量級目錄訪問協議）[26, 34]。這類系統的主要優勢在於其集中管理的特性，便於系統管理員進行用戶管理和權限控制，同時確保組織內部身份信息的一致性和及時更新。然而，中心化身份系統也面臨著諸多挑戰，如單點故障風險、隱私保護問題，以及跨組織可遷移性差等。用戶通常需要為每個服務創建單獨帳戶，這不僅增加了認知負擔[19]，還導致用戶身份被服務提供商完全控制，缺乏自主權。

2.2.2 聯合身份

主要為了解決同一個用戶擁有太多身份的認知負擔，聯合身份系統允許不同組織間共享身份信息，代表性技術包括 SAML（安全斷言標記語言）和 WS-Federation [14, 29]。這種模式的出現大大改善了用戶體驗，實現了單點登錄（SSO），減少了密碼疲勞問題。聯合身份系統促進了組織間的協作和資源共享，同時也降低了重複身份管理的運營成本。然而，這種模式也帶來了隱私方面的挑戰[2]，如用戶信息在多個服務提供商間共享可能違反 GDPR 等隱私法規[11]。此外，實施和維護聯合身份系統的技術複雜度較高，參與組織之間需要建立並維護

信任關係。



2.2.3 使用者中心的身份

為了解決隱私方面的問題，使用者中心的身份系統逐漸興起。OpenID 和 OAuth 等協議的出現 [17, 32]，標誌著身份管理向用戶賦權的重要轉變。這種模式增強了用戶對個人身份信息的控制權，提供了更大的靈活性，允許用戶選擇不同的身份提供者。使用者中心的身份系統實現了以服務供應商為單位的資訊範圍控制，在一定程度上改善了隱私保護。然而，這種方式也面臨著身份碎片化的問題，多個身份提供者的存在可能導致用戶體驗的不一致。安全風險如釣魚攻擊和身份提供者數據洩露等仍然存在 [37]。此外，儘管用戶獲得了更多控制權，但他們仍然在某種程度上依賴中心化的身份提供者，因此用戶的自主性還擁有很大的提升空間 [4]。

2.2.4 自治身份

自治身份是身份管理系統的最新發展 [30]，其代表性例子包括基於區塊鏈的 uPort 和微軟的 ION（自治身份覆蓋網絡）[24, 25]。這種方式賦予用戶對自身身份和個人數據的完全控制權，同時提高了身份的可攜性和一致性。通過利用區塊鏈技術，自治身份系統不僅增強了用戶與服務提供商之間的平等性，還提供了抗審查的特性。然而，作為一種新興技術，自治身份系統也面臨著諸多挑戰 [33]。首先，它與現有法律框架可能存在潛在衝突，例如與 GDPR 中的被遺忘權不相容 [12]。其次，自治身份系統的技術複雜性可能影響普通用戶的使用體驗，降低其易用性 [20]。此外，還有諸如隱私保護、系統互操作性等問題需要解決。



2.2.5 未來展望

綜上所述，身份系統的發展經歷了多個階段，每個階段都試圖解決特定的問題。從中心化到用戶自治，身份系統的設計逐漸向用戶賦權，提高了用戶對自身身份的控制權。然而，即使到了用戶自治階段，我們依舊不認為找到了理想的解決方案。如同 Schardong 等人 [33, 36] 所說，當今的自治身份系統仍面臨著許多挑戰，包括安全性、隱私保護、易用性、信任建立等問題。因此，我們認為身份系統的設計仍有很大的改進空間，需要更多的研究和實踐來不斷優化。

2.3 身份系統的困境

為了設計出一個理想的身份系統，在本節中，我們會從不同維度的多個方向來探討身份系統的困境。這些討論旨在幫助我們理解身份系統的核心特徵，並為未來的設計提供參考。

2.3.1 用戶體驗

用戶體驗在身份系統設計中扮演著關鍵角色，直接影響系統的可用性和採納率。然而，Hamme 等人 [16] 的研究闡明了用戶體驗、安全性和隱私保護之間的複雜關係。該研究指出了一個普遍存在的現象：用戶傾向於選擇最簡單的方式來設置和使用身份系統，這種傾向可能導致系統安全性和隱私保護程度的降低。

這種情況產生了一個兩難困境，為了提高安全性而強制用戶採用複雜的身份驗證方式可能會適得其反。例如 Zhang 等人 [41] 的研究表明，要求用戶定期更改密碼往往導致用戶僅修改特定字元，反而造成更大的安全隱患。同樣地，為了增強隱私保護而要求用戶完成詳細的隱私設置也可能降低用戶體驗。Acquisti 等人



[1] 的研究發現，複雜的隱私設置過程往往使用戶感到困惑和沮喪，甚至導致他們放棄設置而選擇默認選項，從而降低了隱私保護水平。

為解決這一困境，研究者提出了「無摩擦驗證」(Zero Friction Authentication) 的概念，旨在最小化用戶在設置和使用過程中遇到的困難，同時維持適當的安全性和隱私保護水平。Hamme 等人 [16] 強調，無摩擦驗證的核心目標是在保護用戶安全和隱私的同時，顯著降低用戶的操作負擔。這種平衡對於現代身份系統的設計至關重要，因為它直接影響系統的使用率和效能。

為實現無摩擦驗證，近年來安全領域出現了多種新技術。如 Ghorbani 等人 [13] 研究了無密碼登入（如 FIDO2）的可用性，發現這種方法能透過硬體密鑰在手機上跨裝置完成高安全性的驗證，且使用者普遍認為方便並願意持續使用。Wiefling 等人 [38] 探討了基於風險的驗證（RBA），該方法透過追蹤身份與系統互動的歷史數據，在每次服務請求時動態判斷危險性，並在危險時採用更安全的多因素驗證（Multi-Factor Authentication, MFA）[6]。Alaca 等人 [3] 關於裝置指紋的研究顯示，透過在每次用戶對服務發出請求時記錄並比對裝置指紋，可以有效辨識部分惡意行為，且不會增加用戶的操作負擔。

另外，為解決複雜隱私設置帶來的問題，Acquisti 等人 [1] 提出了「隱私設計」(Privacy by Design) 的概念。這種方法將複雜的設置過程分解為多個簡單步驟，並在用戶使用系統的不同階段逐步引導用戶完成設置。研究表明，這種方法不僅能提高用戶的隱私保護水平，還能顯著改善用戶體驗。

這些新技術的應用表明，在不影響用戶體驗的前提下提供更高的安全性和更好的隱私保護是可能的。然而，如何在自主身份系統中實現真正的無摩擦驗證，以及如何有效地平衡用戶體驗、安全性和隱私保護的需求，仍然是一個值得深入研究的課題。



2.3.2 用戶認知

用戶認知在數位身份管理中扮演著至關重要的角色，直接影響到系統的安全性和有效性。LastPass[21] 的研究揭示了用戶認知與實際情況之間存在顯著差距：用戶平均估計自己擁有 20 個線上帳號，而實際上平均擁有 37 個以上的帳號。這種認知偏差背後反映了用戶使用上的不便，例如經常因為忘記密碼而無法登入帳號，或者因為各個帳號資料不互通而需要耗費大量時間來管理。

Dhamija 等人 [10] 的研究進一步指出，用戶對身份管理系統的認知和理解程度直接影響其安全行為。隨著需要管理的用戶名和密碼數量增加，用戶往往感到困惑，進而採取不安全的行為，如使用弱密碼或在多個平台使用相同密碼等。此外，用戶對身份管理系統的認知不足也會導致他們無法有效應對釣魚攻擊、社交工程等安全威脅。

為了解決這個問題，未來的身份管理解決方案應該朝多個方向發展。首要任務是簡化多層次、多維度的用戶身份管理，允許單一的身份管理多樣的別名，以適用於不同的場景。例如，用戶可以用唯一的帳戶創建三個別名，分別對應自己的三種社會身份：在家中是家長，在工作中是員工，在社交場合是朋友。甚至針對單一的服務，用戶也可以擁有多種別名，如在論壇中既可以以專家身份發表權威言論，也可以作為普通用戶表達個人觀點。這樣的設計可以幫助用戶在盡可能不增加認知負擔的情況下有效管理自己的身份。

然而，真正簡化用戶認知並非易事。即使是宣稱已解決這個問題的使用者中心身份系統，實際上也未能完全做到。以 Google 的組織管理文件 [15] 為例，為了確保不同組織擁有不同的安全限制與規定，系統仍然要求用戶在不同組織間創建不同的身份。這表明，同時簡化用戶認知與滿足組織需求，仍然是一個有待解決的挑戰。



2.3.3 隱私保護

在數位時代，隱私保護已成為身份系統設計的核心考量之一。歐盟制定的《通用數據保護條例》(GDPR) [11] 代表了目前全球最嚴格的隱私保護標準。本研究認為，一個理想的身份系統應當能夠全面符合 GDPR 的要求，從而確保用戶隱私得到最大程度的保護。然而，近年來的 GDPR 違規案例表明，即便是大型企業也面臨著遵守某些 GDPR 規定的挑戰。

基於 Schardong 等人的研究 [33]，我們發現當前身份系統中存在兩個尤為突出的關鍵問題。首先是用戶積極授權的實現困難。Saemann[31] 的研究強調，在當前的身份系統框架下，企業難以實現用戶對數據使用的明確授權。具體而言，企業難以證明其對數據或權限的使用行為已獲得用戶授權，而用戶也缺乏有效途徑證明自己的數據或權限被不當使用。這種情況不僅增加了企業的法律風險，也削弱了用戶對系統的信任。

第二個問題是被遺忘權的實現困難。Smirnova[35] 指出，滿足用戶的被遺忘權在當前身份系統中存在著一定的挑戰。用戶數據在系統中往往呈分散狀態，即使刪除核心用戶的資料，仍可能保留用戶的系統日誌或與其他用戶的互動數據。這種情況使得完全實現被遺忘權變得複雜而困難，可能導致用戶隱私無法得到全面保護。

基於以上分析，我們提出符合現代隱私保護要求的身份系統應該具備兩個關鍵特點。首先，系統應提供合理的機制，使用戶或企業能夠證明其數據使用行為是否符合授權，這將有助於提高系統的透明度和可信度。其次，系統應提供有效的方法讓用戶行使被遺忘權，確保用戶不會被難以刪除的數據綁架。這意味著系統需要設計更精細的數據管理和刪除機制。在後續研究中，我們將詳細探討如何在自主身份系統中實現這些特性，並提出相應的技術解決方案。



2.3.4 平等信任

身份系統中的平等信任問題是一個複雜的多方利益平衡問題，涉及系統的公平性和可信度。研究 [30] 強調了身份系統中各方利益的衝突，主要表現在用戶之間的權益差異、不同系統間的互操作性問題，以及用戶與系統供應者之間的利益衝突。例如，身份系統供應者可能希望獲取更多用戶個人資料以獲取利益，而用戶則希望保護自己的隱私。這種利益衝突如果處理不當，可能導致系統環境惡化、用戶權益受到侵犯，以及市場壟斷和不公平競爭。Zuboff[41] 的研究進一步指出，這種數據收集和利用的不平等可能導致所謂的「監視資本主義」，對個人自由和社會公平造成深遠影響。

在當前的身份系統中，建立健全的信任模型仍然是一個重大挑戰。傳統的二元邏輯驗證模式（即完全信任或完全不信任）已不能滿足現代身份系統的需求。研究 [33] 指出，現實世界的信任往往是模糊而不確定的，人們很難用簡單的真假邏輯分辨用戶驗證的成功與否。例如，可能存在多組憑證同時存在，部分驗證成功，部分驗證失敗的情況，或者不同憑證的可信度和重要性各不相同。Josang 等人 [18] 提出的主觀邏輯數學框架為處理這類多組不確定性憑證的問題提供了一個系統性的解決方案。該框架將憑證的可信度表示為一個區間，從而更好地模擬了現實世界的身份驗證過程。

此外，在去中心化系統中，解決身份驗證問題尤其困難。正如 Dhamija[10] 所強調的，用戶需要向系統證明自己的身份，同時系統也需要向用戶證明自己的合法性和可信度。Tze-Nan[40] 提出的自主簽章機制為解決這一問題提供了一個新的思路。他改良了傳統的憑證授權機構（Certificate Authority）技術，使簽章不僅可以由用戶自主操作，還能被所有經手者評分。這樣一來，用戶和系統之間就可以在自主的前提下互相驗證並評分，從而建立起一個平等的信任關係。

然而，長期來看，一個合理的評分機制，甚至是一個長期的治理機制也是必要的。在這方面，Chohan 等人 [8] 關於 DAO（去中心化自治組織，Decentralized Autonomous Organization）治理的研究提供了核心概念，可以為自主身份系統的制度建設提供參考。

在後續的研究中，我們將探討如何在自主身份系統中實現技術上的互相驗證與制度上的互相信任，最終構建一個能夠平衡各方利益、促進公平競爭而不易壟斷的自主身份生態系統。這種系統將能夠在保護用戶權益的同時，也為系統供應者提供合理的發展空間，從而實現真正的平等信任。

2.4 身份系統的評估

鑒於當前身份系統在各個方面面臨的特定挑戰，我們提出以下評估標準，用以衡量自主身份系統的設計是否符合下一代身份系統的要求：

- 創新突破：自主身份系統的設計應解決上節所述困境，才能實現真正的技術創新。以下陳列：
 - 用戶體驗：提供無摩擦驗證，簡化操作流程，提高系統易用性。
 - 用戶認知：提供簡單的身份管理機制，幫助用戶有效管理身份，減少認知負擔。
 - 隱私保護：實施有效的隱私保護機制，保護用戶個人數據，確保隱私得到充分保障。
 - 平等信任：建立互相驗證和互相信任的機制，促進所有個體間平等的信任關係。
- 法規遵循：自主身份系統應符合相關法律法規，特別是在數據保護和隱私保護方面。例如：



- GDPR：遵守一般資料保護規範 [11] 的要求，包括用戶同意、數據可控性和被遺忘權等規定。
- NIST：符合美國國家標準 [27]，涵蓋多因素驗證、風險評估、身份驗證和授權等要求。
- 公認原則：遵循身份識別領域的公認原則，包括但不限於：
 - 身份法則：符合 Kim Cameron 提出的身份管理基本法則 [7]，包括用戶控制、最小化披露、合法性和互操作性等原則。
 - 避免常見缺陷：克服 Dhamija 等人 [10] 指出的身份管理七大缺陷，如密碼管理、安全提示和密碼重置等問題。
 - 自治身份：符合 Allen[4] 所說，自治身份應該遵循的 10 個原則。

這些評估標準綜合考慮了技術創新、法律合規性和業界最佳實踐，為評估和設計下一代自主身份系統提供了全面的合理的目標。

2.5 總結

本章從身份系統的迭代、設計原則和技術評估三個方面探討了現代身份系統的設計問題。我們發現，現代身份系統的設計仍面臨著諸多挑戰，包括用戶體驗、用戶認知、隱私保護、平等信任等方面。為了解決這些問題，我們提出了一系列設計原則，包括無摩擦驗證、隱私設計、用戶認知簡化、..... 等。在未來的研究中，我們將進一步探討如何在自主身份系統中達到這些評估標準，並提出相應的技術解決方案。





第三章 系統設計

自主身份（AID）系統是一種創新的身份管理方案，其核心理念在於讓每位用戶在具備**道德標準**的身份系統中**自由的管理自己**，從而解決現有身份管理系統的問題。本章節將深入探討如何通過核心機制的設計將這一理念融入系統中，同時闡述系統的完整架構設計、資安與隱私議題和資料結構，為 AID 系統的實際應用奠定理論基礎。

3.1 系統核心機制

為了實現 AID 系統的核心理念，我們需要深入理解**道德標準**與**自由的管理自己**這兩個關鍵概念，並將其轉化為具體的技術機制。

3.1.1 關鍵概念

以下將分別探討道德標準和自由的管理自己這兩個關鍵概念。

3.1.1.1 道德標準的建立

就像 Nietzsche 所說的道德是弱者對強者的反抗，我們認為道德標準的建立並不是簡單的制定某些規範，而是創建出一種機制能讓多數普通用戶能夠集結力

量，形成共識，從而有效地制衡可能濫用權力的少數強勢參與者。因此，AID 系統引入了一種基於區塊鏈的去中心化評價機制。在這個機制中：



- 每個系統參與者（包括用戶和服務提供商）都有權對其他參與者進行評價。
- 這些評價被記錄在區塊鏈上，確保其不可篡改和公開透明。
- 系統參與者可以按照自己的需求分析其他參與者的評價，從而形成對其道德標準的判斷。

通過這種機制，AID 系統實現了一種基於共識的道德標準，使得每位用戶都能夠參與到對系統的建設和監督中，從而確保系統道德標準的建立。

3.1.1.2 自由的管理自己

為了實現用戶對自己身份的自主管理，我們需要深入了解自主身份系統中可管理的元素。在 AID 系統架構中，用戶可管理的內容包括兩個方面：

1. **數據管理**：指用戶在系統交互過程中產生的全部數據。
2. **功能管理**：指用戶只能由自己決定要行使哪些功能。

實現數據的自由管理是一項具有挑戰性的任務。在傳統身份管理系統中，用戶數據通常由身份供應商（Identity Provider）或服務提供商（Service Provider）集中控制，這嚴重限制了用戶在個人數據上的自由。為了克服這一限制，AID 系統採用了創新的「數據層反轉」策略：將用戶數據完全遷移至用戶端設備，從而實現用戶對個人數據的直接控制。

與此同時，在功能管理方面，AID 系統摒棄了管理者或任何形式的中心化控制方法。這樣的設計進一步增強了使用者管理自身身份的自由度，再次彰顯了自主身份的核心理念。



3.1.2 技術機制

基於上述關鍵概念，我們要強調幾項與之相關的重要技術機制。

3.1.2.1 自主證書

為了實現用戶能夠自由加入服務而無需在服務中存儲個人數據，同時允許其他系統參與者對用戶進行評價，我們參考了 Tze-Nan[40] 提出的自主證書概念，設計了一個基於區塊鏈技術的創新身份管理流程。自主證書是由用戶自行生成的一種證書，用戶可以根據個人需求自定義證書的內容和權限，並且擁有隨時撤銷證書的權力。這種機制使用戶能夠靈活地管理自己的身份信息，同時確保了系統的安全性和可靠性。

本研究提出的身份管理流程包含以下關鍵步驟：

1. 簽章證書：使用者可以針對相同的自主身份在不同的簽章者處建立不同目的的證書，其內提供不同數據與權限。
2. 區塊鏈驗證：證書的簽名會被簽章者記錄在區塊鏈上，服務提供者可以在區塊鏈上查詢證書的真實性，確保身份資訊的可信度。
3. 證書撤銷：使用者可以隨時撤銷證書，並在區塊鏈上提交撤銷的簽名。這種機制可以應用於證書外流等情況，提高系統的安全性和可靠性。
4. 自主註冊：使用者在註冊服務時，主動向服務提供者提交自己的證書，表明自己的身份。
5. 彈性驗證：使用者在進行身份驗證時，可以根據證書自主選擇多因素驗證（MFA）的方式，提高身份驗證的便利性和安全性。
6. 用戶評價：區塊鏈上的證書簽名被放在智能合約中，相關參與者可以對證書進行評價，從而形成該用戶的信譽。

此外，本系統的證書中支持多樣化的欄位，進一步提升了使用者對其身份資訊的控制權：



- 自定義多因素認證選項
- 選擇性資訊揭露
- 設置證書有效期限
- 指定特定的驗證條件 (如特定設備，地點或時間)
- 指定特定的驗證規則 (設備和網路使用限制)
- 資源存取權限控制 (如檔案存取權限)

總結來說，通過這種機制提升了系統對使用者隱私和安全的保護程度，讓使用者能夠更自主地管理其身份驗證流程，保持對個人身份驗證的控制權。

3.1.2.2 數據證書

自主身份系統中，用戶在個人設備上自行管理數據的模式引發了數據共識問題。與傳統身份系統中服務可直接調用其他服務獲取數據不同，自主身份系統在處理跨服務數據共享需求時，需要一種機制來確保數據的一致性和可信度。為此，我們擴展了自主證書的概念，提出了數據證書機制。

數據證書機制的運作方式如下：

1. 當用戶需要向特定服務提交某個數據時，首先向能夠證明該數據真實性的其他服務提供者申請數據證書。
2. 接受申請的服務提供者在區塊鏈上提交該用戶數據的校驗簽名。
3. 用戶在向特定服務提交數據時，同時提交相應的數據證書。
4. 接收數據的服務通過區塊鏈驗證數據證書，從而確認數據的真實性。

這種設計使用戶能夠在不同的自主身份服務中安全地共享數據，同時向其他用戶保證數據的一致性和可信度。



此外，數據證書的簽名被放置在智能合約中，允許相關用戶對該筆數據進行評價。這一做法將道德標準的概念從身份層面擴展到數據層面，進一步提高了數據的可信度和安全性。

3.2 系統架構設計

基於上述核心機制，我們提出了一個完整的自主身份系統架構。這個架構融合了系統的技術層次和參與者角色，形成了一個統一且高效的生態系統。本節將詳細介紹這個架構的結構和設計理念。

3.2.1 系統結構概覽

我們的自主身份系統架構包含三個層次，每個層次對應一種關鍵角色。這種對應既反映了系統的技術架構，也體現了各參與者在系統中的功能和職責。圖3.1展示了這種層次-角色對應關係。

3.2.2 層次與角色對應

自主身份系統是個龐大的系統，每個層次內可以包含多個可以平行擴展的角色實作，因此為了確保各個層次能得到模組化、易抽換、可擴展、靈活、安全和互操作等優勢，我們明確訂出了各層的功能和職責。

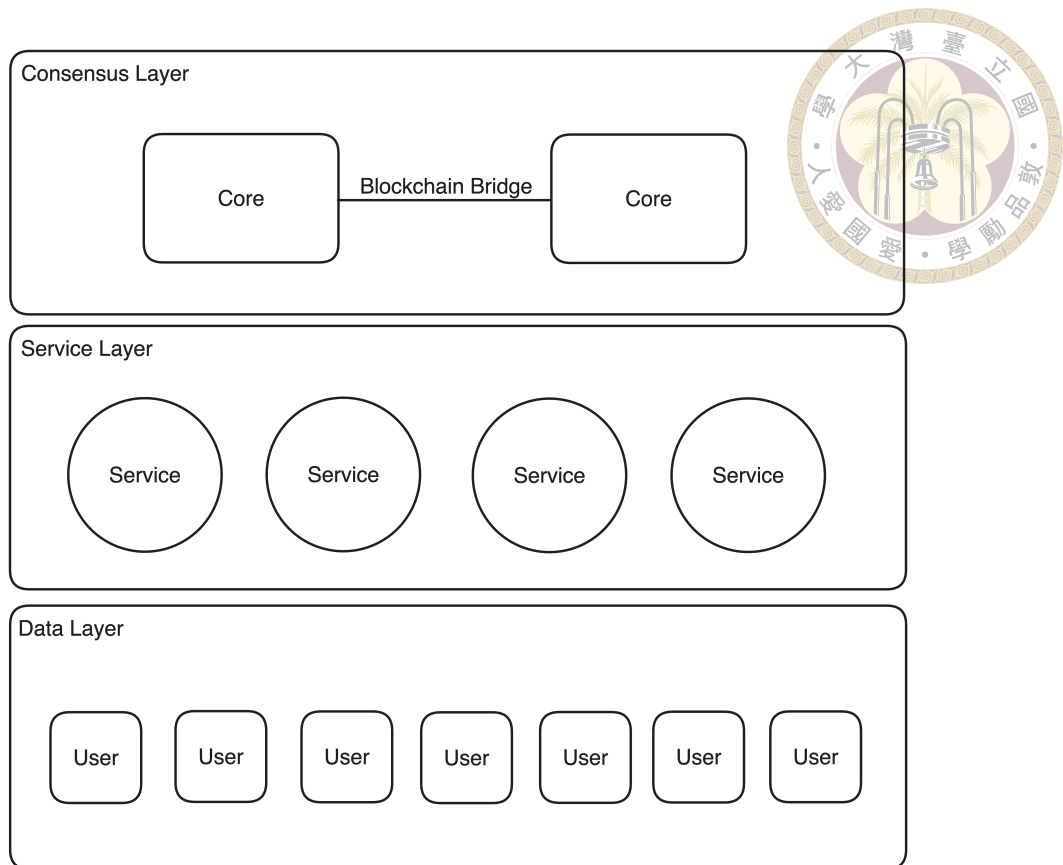


Figure 3.1: 自主身份系統結構圖

3.2.2.1 共識層與共識核心

共識層在自主身份系統中扮演著關鍵的基礎角色，其主要參與者是共識核心。共識核心通過提供可信賴的數據讀寫機制，確保了「數據證書」與「自主證書」等機制在達成共識方面的可能性。其設計目的是確保數據的一致性和可信度，為整個系統提供堅實的信任基礎。共識層的實現可以靈活選擇，既可以採用區塊鏈技術，也可以使用其他形式的共識機制，以滿足不同場景的需求。

3.2.2.2 服務層與服務提供者

服務層是系統的中間層，對應的參與者是各個服務提供者。每個服務提供者都提供特定的服務，並且可以通過符合 AID 系統標準的介面加入系統。服務提供者不直接儲存使用者資料，而是作為使用者聚集的節點，使用者能夠自由地利用

AID 系統使用所需的服務。這種設計既保護了用戶數據隱私，又提供了靈活的服務接入機制。



3.2.2.3 數據層與一般使用者

數據層是系統的最上層，直接面向終端使用者。在這一層中，每個終端使用者擁有自己的數據存儲空間，並且系統提供了一個統一的數據管理介面。使用者可以自由地管理自己的數據與身份，並且通過「數據證書」與「自主證書」機制來獲得他人對個人身份或數據的信任。

3.2.3 共識層

共識層是自主身份系統的基礎建設，主要由無數個智能合約組成。並且，所有智能合約都應該包含以下四個功能，分別介紹：

- **數據寫入**：將特定格式的數據雜湊寫入區塊鏈，並提供即時的評價與狀態寫入功能。
- **數據讀取**：讀取區塊鏈上特定數據的雜湊，並獲取相關評價與狀態資訊。
- **狀態更新**：由證書擁有者執行，用於即時變更證書狀態，如撤銷或停用。
- **評價機制**：允許使用者根據智能合約規則，以特定格式留下評價內容。

為了更好地理解共識層的運作，讓我們以學歷驗證為例。在這個場景中，使用者向學校申請學歷證明，學校將證明的數位簽名寫入區塊鏈。任何需要驗證該學歷的服務都可以通過讀取區塊鏈上的簽名來確認其真實性。若使用者的學歷狀態發生變化，學校可以即時更新區塊鏈上的簽名狀態，確保驗證方獲得最新資訊。此外，如果某企業對學歷證明的可信度存疑，可以在區塊鏈上留下評價，供其他驗證方參考。

然而，這樣的設計也面臨著諸多挑戰。首要問題是如何有效評價鏈上簽名，並將其轉化為影響使用者信譽的機制。其次，作為系統信任核心的區塊鏈，其長期穩定運營的可行性也是一個極需解決的問題。最後，在跨服務的使用者數據變化過程中，如何建立有效的共識機制同樣是一個關鍵議題。這些新架構下衍生的問題都需要深入探討和研究，以確保系統的可靠性和可持續性。

3.2.3.1 評價機制

為了解決評價問題，我們把整個自主身份系統視為一個去中心化自治組織（DAO）。基於自主身份的核心理念，我們希望每個系統參與者（包含服務供應者和一般用戶）都擁有自己的標準來基於評價判斷信譽，同時每個參與者也可以決定自己應該如何被評價。為了實現這一目標，我們提出了完整的流程來描述評價與信譽轉換：

1. **產生證書：**系統參與者創建「數據證書」或「自主證書」後，可以把對應簽名放在自己決定的智能合約中上鏈，這個智能合約可以自訂許多規則，如是否允許別人對證書進行評價，又或是評價的格式或條件等。
2. **產生評價：**取得明文證書的人可以在區塊鏈上找到對應的智能合約，根據合約的規則對證書進行評價。評價的內容必須遵循智能合約的規則，否則無法上鏈。
3. **信譽轉換：**用有明文證書的人找到對應智能合約後可以讀取評價列表，之後根據自己認同的計算標準或演算法將評價轉換為信譽值。這個信譽值可以用於後續的信任判斷。



3.2.3.2 區塊鏈的維運

作為系統信任核心的區塊鏈如何運營，這涉及到區塊鏈的經濟模型。我們提議在區塊鏈中發行一種逐漸增加的自主身份統治代幣。這種代幣可被抵押用於創建使用者的自主身份，藉此防止惡意使用者大規模創建惡意帳戶。每個自主身份（相當於其背後的代幣）可參與定期投票，討論評價機制的調整、新的智能合約協議等議題。為確保區塊鏈的長期運作，我們建議對失去信任的使用者實施懲罰，同時獎勵基礎設施的運作。因此，用於創建自主身份的代幣抵押後不可贖回，而是被鎖定在區塊鏈上。這樣可以確保使用者不會輕率創建自主身份，並激勵使用者維護自身自主身份的信譽。此外，我們建議對使用者在鏈上的每項操作採取使用者付費模式，使區塊鏈的維護者能獲得報酬，從而保證區塊鏈的持續運作。

3.2.3.3 跨服務的狀態共識

最後，我們需要設計一個機制來實現跨服務的使用者數據變化共識。這是一個常見的網路服務需求，如微服務間的調用即為典型案例。在我們的設計中，資料的控制權從服務提供者轉移到使用者身上，這將大幅改變當前網路後端應用的設計。基於共識層的功能，我們提議讓使用者成為多個服務之間的橋樑。具體而言，使用者在區塊鏈外傳遞特定格式的資訊，而服務提供者則在區塊鏈上驗證這些資訊，從而達成共識。

舉例來說，實作一個使用第三方支付服務的購票系統時，我們的方法與現行的網路後端設計有所不同。現有設計中，購票系統全權負責與支付體系的串接，使用者僅需與購票系統溝通。而在我們提出的架構中，流程如下：

1. 購票系統要求使用者到銀行服務完成支付並取得收據。
2. 銀行服務將收據的簽名寫入區塊鏈。



3. 使用者向購票系統提交收據和購買請求。
4. 購票系統在區塊鏈上驗證收據的真實性。
5. 驗證通過後，完成購票流程。

這種方式不僅確保了數據的可信度，還賦予了使用者更多對自身數據的控制權，體現了自主身份系統的核心理念。

3.2.4 服務層

服務層是自主身份系統的應用層，負責提供各種服務。自主身份系統不包含具體服務的實作，只是提供名為 AID Server 的後端 SDK 規格，讓服務開發者能夠輕鬆地把自己的應用接入自主身份系統。我們設計了 AID Server 的幾個關鍵功能：

- **身份管理**：提供服務註冊、登入、登出等基本身份管理功能。
- **證書管理**：提供共識證書的創建、更新、讀取、評價等功能。
- **數據管理**：提供使用者數據的導入、導出等功能。

以下將分別介紹這幾個功能的設計細節。

3.2.4.1 身份管理

對服務提供者而言，新的自主身份註冊必須先由使用者上傳「自主證書」。此時，服務提供者可選擇是否接受該新自主身份。多數公開服務可能接受任何自主身份，但私人服務或有更高要求，如僅接受特定機構簽章的自主證書，或基於評價機制被充分信任的自主身份。一旦服務提供者接受新的自主身份，該身份即可開始使用服務。

為了在確保安全的同時提供便利，自主身份系統提供了兩種登入方式：簡易


登入和多因素驗證登入。簡易登入是指使用者僅需提供少量資訊即可登入，如使用者別名和密碼。多因素驗證登入則要求使用者提供更多資訊，如電子郵件驗證碼、手機簡訊驗證碼或私鑰等。服務提供者可根據自身需求選擇是否啟用簡易登入功能。

另外，儘管自主身份（AID）的生成是透過 UUID 機制 [22] 產生唯一識別號，但 AID 系統允許使用者在服務中設定自己偏好的別名，而非如傳統身份服務限制使用唯一的電子郵件地址作為使用者名稱。在日常操作中，系統優先讓使用者使用別名作為帳號完成簡易登入，只有當別名因難以被識別時，才會要求使用者使用與 UUID 關聯的多因素驗證登入機制進行識別。這樣的設計我們認為更能表現出使用者對自己身份的自由控制權。

最後，服務提供者應當實作完善的登出功能，使用戶能夠有效管理自身的在線狀態。這一功能不僅允許使用者標示自己的當前狀態，更應包含請求服務端遺忘所有數據和終止會話（session）等選項，因為在自主身份中，使用者擁有自己的數據，服務提供者僅提供服務，因此每個使用週期結束後，服務提供者應當刪除所有與該使用者相關的數據。通過提供這種全面的登出機制，服務提供者能夠進一步強化用戶對其身份資訊的掌控，同時滿足用戶在資訊安全和隱私保護方面的需求。

3.2.4.2 證書管理

服務層中的證書管理包含兩個部分：分別是「自主證書」和「數據證書」。在「自主證書」方面，大多數都是由用戶直接上傳，服務可以據此找到區塊鏈上使用者身份證書的狀態與簽名來完成身份驗證。此外，其他實體（如服務提供者或其他使用者）可基於自身經歷，在使用者證書對應的鏈上合約中留下評價。



在「數據證書」方面，當使用者申請共享特定數據時，服務提供者可按照預定的智能合約協議創建證書，並將證書簽名發布到區塊鏈上。如果數據發生變動，服務提供者可即時更新證書狀態，確保使用者數據的即時性和真實性。當另一個服務收到使用者在區塊鏈外提交的完整證書後，除了可以通過區塊鏈上的簽名驗證證書的真實性外，還可以在區塊鏈上留下評價，為其餘服務提供者提供參考。

3.2.4.3 數據管理

數據管理在服務層相對簡單，因為自主身份系統的核心在於賦予使用者控制自身數據的權利。理論上，服務提供者的最低要求是確保使用者能夠：

1. 將當次操作所必需的數據導入服務中
2. 在操作結束後將數據導回使用者端

然而，這種簡單設計可能大幅降低使用者體驗。例如：

- 若使用者每次操作都需要導入和導出數據，許多優化使用者體驗的功能將變得不可行，因系統無法追蹤使用者歷史數據。
- 頻繁的大量數據導入導出會顯著增加操作延遲和網路成本。

因此，「混合數據管理」模式成為必然選擇，即部分數據由使用者保管，部分由服務提供者保管。這種設計在保護使用者隱私的同時，也確保了操作的便利性。然而，「混合數據管理」模式仍面臨諸多需要服務提供者與使用者達成共識的問題，包括：

- 哪些數據勢必要導入服務端才能完成操作？
- 哪些數據可以持續保留在使用者端？
- 服務提供者管理的數據保留時間？

- 數據的使用權限？

這些問題涉及對隱私和資安的權衡。為確保使用者自主權，我們建議：

1. 服務層在索取數據時應提供清晰的說明，讓使用者瞭解資料上傳的必要性。
2. 採用逐步詢問的方式協助使用者設定所有簡化的資安措施或降低的隱私保護措施。
3. 設置應從高到低、從嚴格到寬鬆平滑過渡，使使用者能根據自身需求調整安全性和隱私保護程度。

這種方法能在保護使用者權益的同時，為服務提供者提供必要的數據支持，實現雙方利益的平衡。透過這種「混合數據管理」模式，我們可以在自主身份系統中實現數據的高效管理，同時保障使用者的數據主權。

3.2.5 數據層

數據層是自主身份系統的存儲層，負責存儲使用者個人數據。我們設計了名為 Wallet 的前端 SDK 規格，讓數據層應用開發者能夠輕鬆地把自己的應用接入自主身份系統。Wallet 的幾個關鍵功能如下：

- **身份管理**：提供自主身份的註冊功能。
- **數據管理**：提供使用者數據的上傳、下載等功能。
- **證書管理**：對共識簽名的更新、讀取、評價等功能。
- **數據存儲**：儲存使用者的數據。

以下將分別介紹這幾個功能的設計細節。



3.2.5.1 身份管理

Wallet 的身份管理主要提供一個核心功能：註冊自主身份。這裡的註冊並非指使用者加入某個服務，而是包含兩個主要功能：

1. 使用者直接在本地裝置透過隨機產生的 UUID 創建自己的自主身份
2. 透過「自主證書機制」創建新的證書

在我們的設計中，使用者可依據需求使用個人裝置創建不同的自主身份，並為不同需求生成不同的身份證書，再利用這些證書與不同的服務進行互動。當使用者需要向服務證明自己是證書的真實持有者時，僅需透過 Wallet 完成證書上標示的多因素驗證方案。

3.2.5.2 數據管理

Wallet 的數據管理功能主要在服務需要時，將特定數據自主上傳至服務中，並在服務結束後自主下載回本地裝置。這裡的「自主」指使用者可自由選擇是否上傳或下載數據，並可自由選擇上傳或下載的數據內容。這樣的設計不僅更徹底地保護了使用者的安全與隱私，更徹底解決了數據孤島的問題。

3.2.5.3 證書管理

Wallet 的證書管理功能主要對共識層內證書簽名進行更新、讀取、評價等操作。基於「數據證書」與「自主證書」機制，使用者與服務需要在共識層中的區塊鏈上基於智慧合約留下證書簽名，讓人們可在區塊鏈上驗證證書的真實性。此外，所有使用者（包含服務提供者）都可在區塊鏈上對智能合約進行操作，以留下評價，藉此形成共識達成信任。

在 Wallet 中實作的證書管理功能，使用者可輕易從 Wallet 中直接讀取共識層內的信任關係，並直接在共識層中更新自己身份證書簽名的狀態，以及對他人或服務的證書簽名進行評價。這樣的設計不僅提高了使用者的自主權，更讓使用者能更直接地參與共識層的運作。

3.2.5.4 數據存儲

Wallet 的數據存儲功能主要用於儲存使用者的各類數據，包括證書、公私鑰、個人資料以及與各服務的交互紀錄等。這種設計使 Wallet 成為使用者的個人化數據中心，實現統一管理。然而，將個人移動設備轉化為數據中心需解決備份、遷移和雲端儲存等問題。雖然我們鼓勵使用者自主選擇解決方案，但仍提供以下建議實作：

每個採用自主身份系統的應用都應包含 Wallet 模塊，並利用設備的嵌入式資料庫存放數據。使用者可設置各 Wallet 的同步策略，包括自動同步（按需獲取數據）、完全同步（複製全部使用者數據）和手動同步（使用者指定數據複製）。這種設計便於實現備份、遷移和雲端儲存等功能，提升使用者數據管理的便利性。具體實現如下：

- **遷移**：新 Wallet 可通過手動輸入舊 Wallet 的公開地址或直接連接同一設備上的已啟動 Wallet 來建立連結。遷移後，新 Wallet 可設置對舊 Wallet 的同步策略。
- **雲端儲存**：考慮到在單一移動設備上存儲全部個人數據的安全風險，以及一般使用者難以維護家庭 P2P 集群的現實，專業雲端服務供應商可提供執行完整 Wallet 的服務。使用者支付費用後，可使其他 Wallet 連接到此雲端 Wallet。

- **備份**：當使用者在多個設備上維護多個 Wallet，並重複存儲每項數據時，自然形成了數據備份機制。

這種多元化的數據管理策略不僅提高了數據安全性，也增強了系統的靈活性和使用者體驗。



3.3 資安與隱私議題

自主身份系統不僅僅要提供卓越的功能，我們還希望能在確保使用者體驗的同時，保護使用者的隱私和資安。為此，我們提出了一系列的資安與隱私議題，並提出了相應的解決方案。

3.3.1 身份識別問題

以自治身份為例，為了確保身份系統的去中心化，大幅度使用了區塊鏈相關技術，卻因此導致使用者體驗大幅度偏離一般用戶的需求。我們為了解決這個問題，在自主身份系統的共識層中定義了兩種登入方法：簡易登入和多因素驗證登入。期望可以根據不同情境，讓使用者選擇登入方式，以同時滿足安全性和便利性的需求。

但是，系統該如何確保用戶能使用簡易登入方式呢？畢竟簡易登入可能因提供資訊不足而被攻擊者冒充或無法成功辨識身份。為此，我們提出了「基於使用者時空的分析方法」，通過追蹤使用者每次操作時夾帶或產生的資訊來辨識使用者身份，並配合「基於危險程度的驗證機制」找出應要求多因素驗證的時機。

接著我們會詳細介紹「基於使用者時空的分析方法」與「基於危險程度的驗證機制」這兩種特殊解決方案。



3.3.1.1 基於使用者時空的分析方法

每個身份本質上可視為一個隨時間變化的動態向量空間，其維度可謂無窮。每次對使用者的身份驗證都可視為取得特定時間僅含部分維度的向量。這方法的核心是讓使用者自主決定提供哪些維度，並在每次與系統互動時攜帶這些資訊。基於此概念，系統可藉由比對當次傳入的向量和近期暫存在快取中的所有向量來推測使用者的真實身份。

舉例來說：使用者在某次登入時提供了自己的別名、性別、所在地區等資訊，而在下次登入時僅提供了性別、所在地區等資訊，系統可以通過比對這兩次向量來推測使用者的別名。這種方法使使用者在不提供完整資訊的情況下，仍能通過部分資訊完成身份驗證。

然而，這種方法也帶來了一些問題。例如，使用者提供的維度多寡會影響系統的準確性，甚至使用者提供的維度是否包含可變資訊會影響系統的安全性。因此，我們提出維度的選擇甚至各個維度的權重應由使用者自主決定，而系統僅提供推薦機制。這樣可讓使用者在不同情境下使用不同方法，以滿足其需求。

總的來說，當僅有一個使用者被比較出來時視為可識別，有零個或多個使用者被比較出來時視為不可識別。這種機制受比較方法影響，因此我們提出了「基於危險程度的驗證機制」，希望能在不同情境下選擇適合的比較方法。

3.3.1.2 基於危險程度的驗證機制

此機制主要使用在比較身份與歷史紀錄時選擇適合的比較方法。不同的比較方法可能導致不同的結果，因其本質上代表了不同的嚴謹程度。在嚴謹程度較高的情況下，使用者可能需要更多維度符合，或需要在更接近的時間點內提供的紀

錄才算數。這可能導致使用者難以找到識別對象，進而要求補充更多資訊再次驗證。相反，在嚴謹程度較低的情況下，使用者可能僅用少量維度的資訊配合較遠時間點的紀錄來完成驗證，這可能導致使用者被誤認為其他使用者，威脅系統安全。

考慮使用者行為的危險程度，我們設計出以下規則：

1. 當使用者的行為被視為危險時，系統應提高驗證的嚴謹程度。
2. 當使用者的行為被視為安全時，系統應降低驗證的嚴謹程度。

接著，我們將嚴謹程度拆分為時間和空間兩個軸，使用笛卡爾座標系統表示，以細分出更複雜的情境：

1. 當使用者行為超危險時，比較標準應為時間非常近或多個維度符合。
2. 當使用者行為危險時，比較標準應為時間相對近或維度相對符合。
3. 當使用者行為安全時，比較標準應為時間相對遠或維度相對不符合。
4. 當使用者行為超安全時，比較標準應為時間非常遠或僅幾個維度符合。

最後，使用者行為的危險程度在我們的系統中是由使用者自主決定的，系統僅提供推薦機制。我們希望藉此滿足所有使用者在各種情境下的需求。例如，對於個人銀行帳戶，可能所有行為都視為最高危險，因此需要最高的驗證嚴謹程度。而對於個人社群帳戶，讀取文章的行為可能視為不危險，發布文章則視為危險，因此需要不同的驗證嚴謹程度。我們建議使用者將危險的概念定義為對使用者數據變動的敏感程度：越敏感的數據越危險，越危險的數據越需要嚴謹的驗證機制。



3.3.2 密碼救援問題

密碼救援問題是自主身份系統中的一個重要問題。在傳統身份系統中，密碼救援通常是通過中心化的機制來實現的，其本質的概念就如同系統內存在著一位管理者，共同管理著用戶的身份。但這明顯違背了自主身份追求的價值觀，因此我們提出了「極致多因素認證」的概念。

允許使用者在創建自主證書時設置多種驗證方案，包括難以遺失或忘記的方法，如生物特徵識別（指紋或臉部辨識）。如此，即使使用者忘記密碼，亦可通過這些驗證方式重新取回身份。進一步擴展此方案，我們還可以將「極致多因素認證」概念應用於「基於危險程度的驗證機制」，根據危險程度要求使用者使用多種方法完成多因素驗證，進一步提高安全性，讓用戶即使已經被攻擊者奪取身份，也能通過補充更多條驗證的方式來取回身份。

3.3.2.1 極致多因素認證

傳統身份驗證系統中，多因素認證主要被視為登入時的固定驗證方案。然而，在自主身份系統的設計中，為了實現用戶功能的自由管理，我們需要一種更靈活、更強大的驗證機制，以取代傳統系統中系統管理員的角色。為此，我們提出了「極致多因素認證」的概念。這一新概念的核心在於：不再將特定的多因素驗證方法視為使用者登入的唯一途徑。相反，從服務器的角度來看，每個驗證因素都應被視為使用者向服務器自主證明身份的一種方法。這種方法的靈活性體現在：

- 在高風險情況下，系統可能要求連續多種因素的驗證以確保安全。
- 在低風險環境中，可能僅需一種因素即可完成驗證。
- 即便使用者遺失了某個重要的驗證因素，系統也不應將其視為無法登入，而是要求提供更多其他因素的驗證來補償。

通過這種動態和適應性的方法，極致多因素認證不僅提高了系統的安全性，還增強了使用者的身份管理自主權，為自主身份系統提供了一個更加靈活和強大的驗證框架。



3.3.3 被遺忘權

雖然在自主身份系統中，由用戶的個人裝置管理所有數據，但這並不意味解決了被遺忘權的問題。實際上，不管是用戶與他人互動後其他人存下的數據亦或是單純為某個行為的日誌，都不太可能被完全遺忘。為此，我們提出當使用者希望遺忘數據時，除了直接清除個人保留的數據，還能讓其他人無法再利用這些數據指向用戶本身。因此不管是「數據證書」還是「自主證書」都確保了區塊鏈中僅保留簽名，而不保留數據本身。理論上，服務內部不會存儲使用者數據；即使確實存儲了，在自主身份中唯一能證明數據擁有的是使用者本身，因此相當於使用者與數據無關。這個概念類似於 Cameron[7] 所描述的單向身份：使用者可以通過個人證明指向自己的數據，但僅有數據無法指向使用者。

3.3.4 積極數據授權

從近年來的 GDPR 研究中就可以發現，積極數據授權是最多大型企業所面臨的難題。在自主身份系統中，各個服務一樣也會經手使用者的數據，因此我們也提出一個機制來解決這個問題。這個機制的核心在於：使用者與服務提供者之間的數據授權應該是明確的，公平的。

透過數據層的 API 與服務互動時，使用者與服務應該使用「數據證書」來明確定義數據的內容與授權。使用者與服務都應該要留存該證書，並在區塊鏈上留下簽名。這樣，當數據被濫用時，使用者可以通過公開證書證明數據被濫用，反

之，服務提供者也可以通過公開證書證明數據被合法使用。這樣的設計讓使用者與服務提供者之間的數據授權變得更加明確且公平。



3.4 資料結構

我們會分別介紹自主身份系統中各角色重要物件的資料結構，以此讓讀者更清晰的了解系統的設計。

3.4.1 共識核心

共識層由不同的智能合約組成，每個智能合約都有自己的資料結構。這裡我們將介紹「自主證書」和「數據證書」機制所需智能合約的參考資料結構。

- **自主身份唯一編號**：透過 UUID 生成，用於識別使用者，此欄位在重視隱私的情況下可不填。
- **證書操作公鑰**：對應私鑰被註記在明文證書中，因此智能合約可以確保操作者真的有得到實際的證書。
- **證書簽名**：擁有明文證書的系統使用者可以藉此完成證書真實性的驗證。
- **證書狀態**：用於記錄證書的當前狀態，可能包括「正常」、「失效」、「遺忘」等。
- **證書評價**：用於記錄證書的評價，可能包括「好」、「壞」、「中立」等，並且同時可以紀錄評價者的 AID。



3.4.2 AID Server

服務層中一般會暫存使用者的明文證書與關聯服務商業邏輯的資料結構，我們這裡僅介紹明文證書的參考資料結構。

- **自主身份唯一編號**：透過 UUID 生成，用於識別使用者。
- **證書操作私鑰**：對應公鑰被註記在明文證書中，因此智能合約可以確保操作者真的有得到實際的證書。
- **簡易識別方案**：列出使用者想要使用的簡易登入方案與對應辨識內容，如「帳號密碼」、「IP 綁定」等。
- **多因素驗證方案**：列出使用者想要使用的多因素驗證方案與對應辨識內容，如「簡訊驗證」、「硬體金鑰」等。
- **個人資訊**：用於揭露使用者願意提供的個人資訊，如「姓名」、「性別」等。
- **服務設定**：用於記錄使用者希望自主設定的內容，如憑證的權限、有效期等。

拿簡易識別方案舉例，明文證書就會包含「帳號」與「密碼」兩個欄位，而「IP 綁定」則會包含「IP 位址」欄位。多因素驗證方案的資料結構也類似，如「簡訊驗證」會包含「手機號碼」欄位。

另外，為了確保簡易登入的安全性，我們也建議服務提供者暫存使用者每次識別空間與對應時間，以便透過「基於使用者時空的分析方法」來識別使用者。接著提供我們建議的暫存資料結構。

- **用戶身份**：自主證書明文。
- **用戶時間**：用於記錄使用者每次識別的時間。
- **用戶空間**：用於記錄使用者每次識別所拿到的所有數據，包含裝置指紋、IP

位址等。



3.4.3 Wallet

數據層中一般會存儲使用者的所有數據，我們將介紹所有數據的參考資料結構。

- 自主身份列表同一個 Wallet 可以管理多個自主身份。
 - 自主身份唯一編號：透過 UUID 生成，用於識別使用者。
 - 證書列表：用於記錄 AID 的所有證書明文。
 - 用戶個資：用於記錄 AID 的所有個人資訊。
 - 用戶密鑰：用於記錄 AID 的所有公私鑰。
 - 用戶數據：用於記錄 AID 在所有服務中的數據，以列表的形式存在，可以用服務的 AID 來索引。

3.5 本章總結

自主身份（AID）系統通過創新設計成功解決了現有身份管理系統面臨的諸多挑戰，同時從以下幾個方面達到嚴格的評估標準：

3.5.1 創新突破

- 用戶體驗：系統採用簡易登入和多因素驗證相結合的方式，並引入基於使用者時空的分析方法，大幅提升了驗證的便利性。
- 用戶認知：自主身份可以自由地參與服務，不需要額外創建大量身份，減輕了認知負擔。

- **隱私保護**：採用「數據層反轉」策略，將用戶數據完全遷移至用戶端設備，極大程度地保護了用戶隱私。
- **平等信任**：引入去中心化評價機制，建立了互相驗證和互相信任的機制。



3.5.2 法規遵循

- 系統的設計充分考慮了 GDPR 等法規要求，特別是在用戶同意、數據可控性和被遺忘權等方面。
- 多因素驗證和風險評估等功能符合 NIST 等標準的要求。

3.5.3 公認原則

- **身份法則**：系統設計符合 Kim Cameron 提出的身份管理基本法則，特別是在用戶控制、最小化披露等方面。
- **避免常見缺陷**：通過創新的密碼救援機制（極致多因素認證）等設計，克服了傳統身份管理系統的多項缺陷。
- **自治身份**：整個系統的設計理念與 Allen 提出的自治身份 10 大原則高度一致，真正實現了用戶對自身身份的完全控制。

總的來說，這個自主身份系統通過創新的技術設計和機制，成功解決了現有身份管理系統的主要困境，同時在用戶體驗、隱私保護、法規遵循和公認原則等方面都達到了嚴格的評估標準，為下一代身份管理系統提供了一個全面且可行的解決方案。



第四章 系統實作

本研究已成功實現了系統的核心功能，並在受控的測試環境中進行了全面的概念驗證（Proof of Concept, PoC）。系統架構由三個關鍵模塊組成：AID Server、Wallet 和 Consensus Core

4.1 各模塊說明

本節將詳細介紹系統的核心架構, 包括 AID Wallet、AID Server 和 Consensus Core 三個主要模塊。表4.1概述了每個模塊支持的核心操作。

Table 4.1: 系統各模塊支持的核心操作

| AID Wallet | AID Server | Consensus Core |
|------------------|---------------|-----------------|
| AID Generation | AID Register | Set AID Owner |
| MFA Login | AID Login | Set AID Manager |
| Set User Data | MFA | Get AID Owner |
| Load User Data | RBA | Get AID Manager |
| Wallet Migration | AID Migration | |

AID Wallet 模塊是用戶與系統交互的主要界面。它支持以下核心功能：

- **AID Generation:** 生成新的去中心化身份標識符。
- **MFA Login:** 實現多因素認證登錄。
- **Set User Data:** 允許用戶設置和更新存在個人設備的數據。
- **Load User Data:** 從個人設備中加載用戶數據。

- **Wallet Migration:** 支持錢包遷移功能, 確保用戶數據的可攜性。

AID Server 作為系統的中央服務器, 負責處理身份驗證和數據管理。其主要功能包括：

- **AID Register:** 註冊新的去中心化身份。
- **AID Login:** 處理用戶的登錄請求。
- **MFA:** 實現多因素認證機制。
- **RBA:** 執行基於風險的認證。
- **AID Migration:** 管理身份遷移過程。

Consensus Core 模塊負責維護系統的一致性和安全性。它提供以下關鍵操作：

- **Set AID Owner:** 設置或更新 AID 的所有者。
- **Set AID Manager:** 指定 AID 的管理者。
- **Get AID Owner:** 檢索 AID 的當前所有者信息。
- **Get AID Manager:** 獲取 AID 的管理者信息。

這三個模塊協同工作, 共同構成了一個安全、可靠且靈活的去中心化身份管理系統。AID Wallet 提供用戶友好的用戶端接口, AID Server 作為後端服務的一部分處理核心的身份驗證和數據管理任務, 最後 Consensus Core 則確保整個系統的一致性和可信度。

4.1.1 Wallet

本研究中的 Wallet 模塊是一個基於 Flutter 框架開發的跨平台網絡前端應用, 為用戶提供了一個直觀且功能豐富的圖形用戶界面 (GUI)。該模塊的設計和實現不僅展示了系統的可擴展性和互操作性, 還凸顯了與其他系統組件的無縫集成能



力。



Wallet 應用與 AID Server 進行了深度集成,這種集成體現了系統的模塊化設計理念,主要表現在以下幾個方面:

- **身份驗證機制:** 利用 AID Server 提供的去中心化身份驗證機制,實現了符合 W3C 標準的安全可靠的用戶登錄流程。這種方法不僅提高了系統的安全性,還增強了用戶隱私保護。
- **別名系統:** 實現了基於別名的登錄功能,這種設計不僅增強了用戶體驗的便捷性,還提供了額外的隱私保護層,使用戶能夠在不暴露真實身份的情況下進行身份驗證。
- **去中心化身份管理:** 用戶可以在應用內創建新的去中心化身份 (AID) 或註冊新的別名,這種設計體現了系統的自主性和靈活性,使用戶能夠更好地控制自己的數字身份。

Wallet 應用的核心功能模塊包括:

1. **用戶認證模塊:** 實現了基於 AID Server 的安全登錄機制,支持多因素認證和風險基礎認證 (RBA)。
2. **AI 對話模塊:** 集成了符合微軟 AI 聊天規範的對話界面,為用戶提供了基於自然語言處理 (NLP) 的智能交互體驗。
3. **去中心化身份管理模塊:** 允許用戶創建、管理和恢復多個去中心化身份 (AIDs),實現了符合 W3C DID 規範的身份管理功能。
4. **別名註冊與管理模塊:** 提供了直觀的界面,用於註冊和管理用戶別名,增強了系統的可用性和用戶隱私保護。

綜上所述,Wallet 模塊作為 AID 系統的前端範例,不僅通過與 AID Server 的緊密集成,為用戶提供了一個安全、便捷的去中心化身份驗證平台,還成功整合了最

新的 AI 技術規範。這一實現不僅證明了 AID 身份驗證系統在實際應用中替代當前中心化第三方登入系統的可行性,還為未來的去中心化身份管理和 AI 輔助服務的結合提供了寶貴的實踐經驗。




4.1.2 AID Server

本研究中的 AID Server 是一個基於 Golang 開發的高性能 Web API 服務器，其設計旨在提供自主身份認證（Autonomous Identity，AID）系統的核心功能。AID Server 的實現不僅體現了 AID 系統的特殊交互機制，還嵌入了第三方服務的後端功能，以驗證 AID 系統替代當前主流 OpenID 驗證系統的可行性。選擇 Golang 作為主要開發語言基於其卓越的並發處理能力、跨平台兼容性以及豐富的標準庫。特別是，Golang 的協程（Goroutine）機制能夠有效處理高並發請求，確保系統在高負載環境下保持穩定性能。

AID Server 實現了一系列核心功能，涵蓋自主身份（Autonomous Identity，AID）管理、數據存儲、人工智能集成以及用戶行為分析。在 AID 管理方面，系統支持創建、存儲和管理多重身份，每個身份可關聯多個別名，從而增強系統靈活性和用戶隱私保護。數據存儲採用了嵌入式數據庫解決方案，結合 LevelDB 和 SQLite，既簡化了部署流程，又為未來向完全去中心化應用擴展奠定了基礎。LevelDB 主要用於高性能鍵值存儲，而 SQLite 則處理需要複雜查詢的結構化數據。通過集成微軟的 OpenAI API，AID Server 提供了符合微軟 AI 聊天規範的接口，使 Wallet 模塊能夠無縫接入先進的自然語言處理功能。此外，系統還記錄和分析用戶的時空操作數據，為實施風險基礎認證（Risk-Based Authentication，RBA）算法提供了堅實的數據基礎。

在安全機制方面，AID Server 實現了多層次的保護策略。基於收集的用戶行



為數據，系統能夠實時評估每次操作的風險程度，實現動態的 RBA。當檢測到高風險操作時，系統會自動觸發額外的身份驗證流程。AID Server 還支持多種多因素認證（Multi-Factor Authentication，MFA）方法，包括但不限於硬體驗證和基於時間的一次性密碼（Time-based One-Time Password，TOTP）等。系統提供了靈活的 API 接口，便於未來集成新的 MFA 方法。此外，所有敏感數據在存儲前均經過加密處理，確保即使在數據泄露情況下，用戶的隱私信息也不會輕易被獲取。

在去中心化架構方面，AID Server 通過與 Consensus Core 模塊的緊密集成，實現了 AID 所有權和管理權的分布式設置與查詢。通過 Consensus Core 提供的 API 接口，AID Server 能夠建立跨節點的 AID 關聯，實現了 AID 的分布式管理。這種設計不僅增強了系統的去中心化特性，還為未來的橫向擴展提供了技術基礎。

總括而言，AID Server 作為 AID 系統的核心組件，不僅提供了高效、安全的身份管理功能，還通過集成先進的安全機制，為去中心化身份認證系統的發展奠定了堅實的理論和技術基礎。

4.1.3 Consensus Core

本研究中的 Consensus Core 模塊基於 Bitcoin 區塊鏈的硬分叉 OurChain 平台開發而成，是一套創新的智能合約系統。其設計旨在為自主身份 (Autonomous Identity, AID) 管理系統提供分布式一致性和安全性保障。OurChain 是由我們開發出來的強大的區塊鏈平台，具有高性能、低功耗和高安全性的特點。Consensus Core 模塊通過與 OurChain 平台的深度集成，為 AID 系統提供了一個安全、可靠的共識機制，確保了整個系統的一致性和可信度。

在 AID 生成過程中，Consensus Core 利用 OurChain 的共識機制確保每個 AID

的唯一性和不可篡改性。這種基於區塊鏈的共識過程具有以下優勢：



- 有效抵禦潛在的網絡攻擊
- 維護整個系統的完整性和可信度
- 為跨節點的 AID 操作提供可靠的信任基礎

Consensus Core 作為 AID 系統的信任錨點，使用戶能夠自主控制其數字身份在多個節點間的遷移和存在。這種設計理念帶來了多重效益：

1. 增強了系統的去中心化特性
2. 賦予用戶對其數字身份的完全自主權
3. 通過區塊鏈技術實現分布式信任
4. 有效解決傳統中心化身份管理系統面臨的單點故障和信任集中化問題

Consensus Core 的設計還考慮到了系統的可擴展性和互操作性。通過標準化的智能合約接口，該模塊為未來整合不同 AID Server 的實作預留了可能性，進一步增強了 AID 系統的適應性和兼容性。

最後，Consensus Core 還透過智能合約實作類似內容分發網路（Content Delivery Network, CDN）的分散式快取伺服器（Distributed Cache Servers）架構。這些快取伺服器儲存了用戶網際協定（Internet Protocol, IP）位址與代管 AID 伺服器地址的映射關係。此設計顯著提升了跨 AID 伺服器時空分析演算法（Cross-server Spatio-temporal Analysis Algorithm）的運行效率。在獲取用戶的時空資訊後，系統無需遍歷所有的 AID 伺服器來確定可能的 AID 代管者，而是通過查詢快取伺服器即可迅速鎖定目標。這種優化措施大幅降低了系統延遲，提高了整體性能，同時保持了 AID 系統的分散式特性和隱私保護能力。



4.2 重要流程分析

4.2.1 AID 生成

在自主身份（Autonomous Identity，AID）系統中，AID 作為普適性的數字身份標識符，具有高度的靈活性和適應性，萬事萬物皆可以用 AID 來識別。根據實際應用需求，AID 的生成方式可以有顯著差異。本實作重點驗證了兩種主要的 AID 使用場景：

4.2.1.1 用戶自主生成 AID

在這種場景下，用戶可以在個人設備上直接生成並管理多個別名關聯的 AID。這種方法的關鍵特徵如下：

- **多因素認證（MFA）**：用戶需要通過 MFA 來證明對 AID 的合法持有權。
- **元數據嵌入**：AID 生成過程中，除了基於 UUID（Universally Unique Identifier）規範產生的識別號外，還需要嵌入輔助 MFA 驗證的元數據（meta data）。
- **元數據類型**：典型的元數據包括但不限於：
 - 手機號碼
 - 電子郵件地址
 - 其他可用於身份驗證的資料...

4.2.1.2 服務提供商生成 AID

在另一種場景中，當用戶在特定服務中註冊別名時，供應商為了方便管理相同別名的用戶，會額外生成 AID 在內部取代別名用來完成用戶識別：

- **服務端管理:** AID 由服務提供商生成並管理。
- **用戶便利性:** 用戶只需記住自己的別名，無需直接管理 AID。
- **責任劃分:** 服務提供商承擔 AID 管理的責任，簡化了用戶的操作流程。



4.2.1.3 AID 生成的通用原則

無論採用哪種生成方式，AID 的創建過程都遵循以下原則：

1. **基於 UUID 規範:** AID 的核心識別號需遵循 UUID 規範，確保全局唯一性。
2. **情境相關元數據:** 根據具體使用情境，在生成過程中同步創建所需的元數據。
3. **區塊鏈記錄:** 將 AID 中需要公開的部分信息通過區塊鏈智能合約進行記錄。

這一步驟旨在：

- 確保 AID 的唯一性
- 保證 AID 信息的不可篡改性
- 提供去中心化的公開驗證機制

通過這種設計，AID 系統能夠在保證安全性和可信度的同時，為不同的應用場景提供靈活的身份管理解決方案。這種方法不僅滿足了現代數字身份管理的需求，還為未來更複雜的身份認證場景提供了可擴展的框架。

4.2.2 AID 中基於 RBA 的 MFA 驗證

在本實作中，系統對所有用戶的登入操作以及對應用程式中人工智慧（Artificial Intelligence，AI）功能的訪問進行全面監控。系統記錄包括裝置指紋（Device Fingerprint）與網際協定（IP）地址等元數據（Metadata）。這些數據將被應用於風險基礎認證（Risk-Based Authentication，RBA）演算法，以評估每次操

作的風險程度。當計算得出的風險程度超過預設閾值時，系統將自動啟動多因素認證（Multi-Factor Authentication, MFA）流程，要求用戶進行額外的身份驗證。此外，當系統檢測到用戶執行高風險行為時，會通過持續要求 MFA 驗證來提高用戶的可信度。

一個典型的風險評估範例如下：當用戶嘗試登入時，系統讀取當前用戶的裝置指紋和 IP 地址，並檢索該用戶前幾次登入的同類數據。通過比對這些數據，系統可以識別潛在的異常行為，例如 IP 不應該在不同國家或是裝置不該一直切換。若發現顯著差異，系統將要求額外的 MFA 驗證。以下提供了一個簡化的 MFA 觸發演算法示例：


Algorithm 1 MFA 觸發決策演算法範例

```
1: function NEEDMFA(uMeta, opMeta, preRec)
2:   if uMeta  $\equiv$  preRec.uMeta then
3:     if opMeta  $\approx$  preRec.opMeta then
4:       return false
5:     else
6:       return true
7:     end if
8:   end if
9:   return true
10: end function
```

其中， \equiv 表示完全等同， \approx 表示近似相等。此演算法通過比較用戶空間元數據和當前操作元數據與先前記錄的數據來決定是否需要觸發 MFA。此方法能有效地平衡安全性和用戶體驗，為系統提供了靈活且強大的身份驗證機制。

4.2.3 別名在服務器上註冊

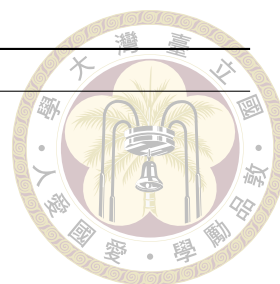
本研究提出了一種創新的匿名身份（AID）註冊和關聯機制。這種機制為使用者提供了極為便捷的服務註冊方式。他們只需要定義首選別名和簡單的數位個人識別碼（Personal Identity Number, PIN）即可完成註冊。該系統允許重複別名



和 PIN 碼，從而顯著減輕使用者的認知負擔。我們開發的時空分析演算法使 AID 伺服器能夠透過將使用者目前上傳的設備資訊與網際網路協定 (IP) 位置進行比較來分析和識別潛在的關聯 AID。在此過程中，我們實現了基於風險的身份驗證 (RBA) 的多重身份驗證 (MFA) 機制，要求用戶進行額外的驗證以增加其 AID 的可信度來完成 AID 關聯過程。這種方法的獨特之處在於它不需要使用者明確傳遞 AID。此外，由於 AID 可以綁定到另一個 AID 伺服器進行託管，基於 AID 系統的特殊機制甚至無法追蹤使用者的真實 AID，從而在便利性和隱私保護之間取得了平衡。

典型的註冊流程如下：使用者嘗試註冊使用本實現錢包中的 AI 聊天軟體，並選擇別名和 PIN 碼。AID 伺服器收到請求後，會檢查使用者提交的裝置資訊和 IP 位址，從而通過 Consensus Core 快取服務獲知該 IP 位址最近的操作是由哪些 AID 伺服器管理的，然後發布請求給這些 AID 伺服器。這些伺服器根據使用者提交的資訊執行 RBA 分析。以我們的實作為例，註冊被認為是一項重要的活動，所有請求最初都會被對應的 AID 伺服器拒絕。隨後，使用者直接連接的 AID 伺服器將要求使用者對其想要使用的 AID 進行 MFA 認證。在實作中，以一次性密碼 (OTP) 為例。使用者接收並輸入 OTP 後，提高了對應 AID 在特定時間和空間內的可信度。前端協助用戶再次發出註冊請求，此時唯一的高可信度 AID 伺服器接受用戶的註冊請求，並將用戶的別名與 AID 關聯起來。值得注意的是，在這個實作中，系統在建立別名時會建立一個 AID，並在系統內部使用 AID 來辨識別名。因此，您實際上不是將別名與 AID 關聯，而是將新的 AID 與 AID 關聯。下面提供一個簡化的處理演算法：

此演算法展示了註冊過程中的主要步驟，包括 AID 生成、伺服器查詢、MFA 驗證以及最終的註冊確認。這種設計不僅確保了用戶註冊的便利性，還通過多層次的驗證機制保障了系統的安全性和用戶的隱私。



Algorithm 2 AID 註冊與關聯流程

```
1: function REGISTERALIAS(alias, pin, ip, deviceInfo)
2:   aid ← generateAID(alias, pin)
3:   aidServerList ← remoteConsensusCore.cache(ip)
4:   for aidServer in aidServerList do
5:     if aidServer.askForBind(aid, ip, deviceInfo) then
6:       return "Registration successful"
7:     end if
8:   end for
9:   return "Registration Failed please try MFA"
10: end function
11: function MFAinWALLET(aid, ip, deviceInfo)
12:   saveRequest(ip, deviceInfo)
13:   return "MFA OK"
14: end function
15: function MAIN
16:   registerAlias(...)                                ▷ First attempt, should fail
17:   MFAinWallet(...)                                  ▷ User performs MFA
18:   registerAlias(...)                                ▷ Second attempt, should succeed
19: end function
```

4.2.4 別名在服務器上登入

本研究提出了一種創新的別名登入機制，該機制結合了時空分析演算法（Spatio-temporal Analysis Algorithm）、風險基礎認證（Risk-Based Authentication, RBA）以及多因素認證（Multi-Factor Authentication, MFA），以解決直接使用別名進行登入這一具有挑戰性的問題。

我們的實作不僅顯著提升了用戶的登入體驗，還確保了系統的安全性和可信度。典型的登入流程如下：

1. 用戶在應用程式介面中輸入別名（alias）和個人識別碼（Personal Identification Number, PIN），隨後提交登入請求。
2. 匿名身份（Anonymous Identity, AID）伺服器接收到請求後，可能會遇到多組相同別名與 PIN 碼的情況。
3. 時空分析演算法根據用戶的裝置資訊和網際協定（Internet Protocol, IP）位



址，分析並識別最可能對應的幾組別名，進而提取這些別名的 AID。

4. 系統通過共識模組（Consensus Module）中的快取查詢功能，定位這些 AID 所關聯的用戶 AID 在相應 AID 伺服器的位址。
5. 主要的 AID 伺服器向這些關聯的 AID 伺服器發送請求，要求進行 RBA 分析。

若 RBA 分析結果顯示風險程度較高，可能出現兩種情況：

- 該別名並非用戶登入的目標別名
- 該別名當前進行別名登入的風險程度過高

基於這兩種條件，系統可能面臨三種情境：

1. 沒有別名通過 RBA 分析，此時系統將要求用戶進行 MFA 驗證。
2. 僅有一個別名通過 RBA 分析，用戶可直接登入。
3. 多個別名通過 RBA 分析，表明當前難以準確識別用戶，系統將要求用戶進行額外的 MFA 驗證以增加可信度，這將有助於提高後續登入時 RBA 分析的通過機率。

本實作的創新之處在於巧妙地結合了時空分析、風險評估和多因素認證，在保障系統安全性的同時，為用戶提供了便捷的登入體驗。這種方法不僅解決了別名重複使用的問題，還通過動態風險評估和額外的身份驗證機制，確保了整個登入過程的安全性和可靠性。

4.2.5 AID 的批次創建與綁定

本實作中，我們成功實現了一個創新的身份管理流程：單一用戶可批次創建多個 AID（Autonomous Identity），並允許多個用戶將這些 AID 綁定到其個人帳戶

下。這種設計不僅展示了 AID 系統作為當前中心化第三方登入系統替代方案的可行性，還證明了其應對複雜身份管理需求的能力。一個典型的應用場景是購票系統，其中一位用戶可以為自己和家人一次性購買多張票，之後每個家庭成員可以使用自己的個人 AID 進行登入和票務管理。



本實作的簡化流程如下：用戶購票成功後，購票網站的 AID Server 創建對應張數的 AID 作為票券，並將這些 AID 關聯到各個家庭成員的 AID。因此，當家庭成員需要使用票券或登入時，只需使用自己的 AID 即可。登入過程中，系統會根據關聯的用戶 AID 執行相應的風險基礎認證（RBA）和多因素認證（MFA）。這種實現方式不僅簡化了用戶體驗，還保證了每個家庭成員的身份安全和隱私保護。

4.2.6 AID 遷移

為了實現用戶對其身份的完全自主權，本研究提出並實現了一種創新的 AID（Autonomous Identity）遷移機制。此機制允許用戶自由選擇並更換其信任的 AID 伺服器作為個人 AID 的代管者，從而增強了系統的靈活性和用戶的控制權。

本節詳細闡述了 AID 遷移機制的實現過程及其重要性：

1. **用戶自主權**: 通過允許用戶自由選擇 AID 伺服器，本機制確保了用戶對其數位身份的完全控制權。這不僅提高了系統的透明度，還增強了用戶對系統的信任度。
2. **遷移機制流程**: 本實作的 AID 遷移過程包含以下關鍵步驟：
 - 用戶通過 Wallet 應用程式發起遷移請求，指定目標 AID 伺服器地址。
 - Wallet 應用程式將遷移請求（包含目標 AID 伺服器地址和用戶的 AID）傳送至 Consensus Core 模組。
 - Consensus Core 模組利用智能合約技術，將用戶的 AID 記錄更新至區



塊鏈。

- 系統通知目標 AID 伺服器接收用戶的 AID，同時要求原 AID 伺服器刪除相關用戶資料。

3. **基於共識的操作轉移:** 遷移完成後，所有針對用戶 AID 的操作都會自動轉向新的 AID 伺服器。這是因為系統設計確保所有操作都從 Consensus Core 模組讀取最新的 AID 伺服器資訊。
4. **安全性與隱私保護:** 本機制在設計時充分考慮了安全性和隱私保護。通過使用區塊鏈技術和智能合約，確保了 AID 遷移過程的透明性和不可篡改性。同時，要求原 AID 伺服器刪除用戶資料，進一步保護了用戶隱私。
5. **系統彈性:** AID 遷移機制顯著提高了整個身份管理系統的彈性。用戶可以根據個人需求、服務質量或隱私考慮等因素，靈活地選擇或更換 AID 伺服器。

這種 AID 遷移機制不僅體現了去中心化身份管理的核心理念，還為未來更加靈活和用戶友好的身份管理系統奠定了基礎。通過賦予用戶更大的控制權，本研究在提升用戶體驗的同時，也增強了整個系統的安全性和可信度。

4.3 與現有方法之比較

本節詳細闡述了我們的實作如何解決傳統第三方登入系統的固有問題。

4.3.1 AID 系統對 GDPR 合規性的創新解決方案

隨著數據隱私保護日益受到重視，歐盟通用數據保護條例（GDPR）成為了全球範圍內最嚴格的隱私和安全法律之一。本節深入探討了 AID（Autonomous Identity）系統如何創新性地應對 GDPR 帶來的技術挑戰，並提供了超越傳統身份驗證系統的解決方案。



4.3.1.1 數據最小化和存儲限制

GDPR 規定，個人數據的收集和存儲應該在必要的最小範圍內進行。AID 系統在這方面提供了卓越的解決方案：

- **分散式數據存儲:** AID 系統不僅像傳統第三方登入系統那樣允許服務供應商存儲最小必要的數據，還進一步創新，允許用戶將核心個人信息存儲在自己的設備上。
- **按需提交機制:** 每次登入或註冊時，用戶只需提交服務所需的最小數據集給服務供應商。這種機制顯著降低了不必要的數據暴露風險。
- **動態數據管理:** AID 系統能夠根據不同服務的具體需求，動態調整所提供的個人數據範圍，確保始終符合 GDPR 的數據最小化原則。

這種創新的數據處理方式不僅符合 GDPR 的要求，還大大增強了用戶對個人數據的控制力，為數據隱私保護設立了新的標準。


4.3.1.2 被遺忘權的實現

GDPR 賦予了用戶要求刪除個人數據的權利，即所謂的”被遺忘權”。AID 系統在實現這一權利方面提出了突破性的解決方案：

1. 傳統系統的局限性:

- 主流身份驗證系統通常依賴用戶主動要求服務供應商刪除數據。
- 即使服務供應商誠實地執行刪除操作，也無法保證數據不被其他相關方保留。
- 用戶的活動日誌和互動記錄等間接數據通常難以徹底刪除。

2. AID 系統的創新方案:

- 
- **別名機制:** 用戶註冊新服務時使用別名，服務供應商只能獲知關聯的 AID 由哪個 AID Server 代管，而無法直接識別用戶的真實身份。
 - **身份解耦:** 這種設計使得即使發生數據洩露，也難以將數據準確關聯到特定真實用戶。
 - **”否認權”:** AID 系統為用戶提供了一種實質上的”否認權”，即使在極端情況下，用戶也可以合理地否認某些數據與其真實身份的關聯。

AID 系統的這種創新設計不僅技術上實現了 GDPR 的被遺忘權要求，還在概念上重新定義了數字身份的隱私保護模式。它提供了一種前所未有的隱私保護層級，即使在數據洩露的極端情況下，也能有效保護用戶的真實身份。

4.3.2 AID 系統的身份冒用防護與救援機制

在數字身份管理領域，身份冒用和身份恢復是兩個關鍵挑戰。本節詳細探討了 AID（Autonomous Identity）系統如何通過創新的”極致多因素認證”（Extreme Multi-Factor Authentication, EMFA）機制來有效應對這些挑戰，提供了超越傳統身份驗證系統的安全保障和用戶體驗。

4.3.2.1 身份冒用防護機制

傳統身份驗證系統中，用戶身份通常依賴單一或有限的識別因素（如用戶名、密碼或電子郵件地址），這種設計存在固有的安全風險：

- **單點失效風險:** 單一識別因素的洩露可能導致整個身份被盜用。
- **社會工程攻擊脆弱性:** 攻擊者可能通過欺騙或操縱獲取關鍵身份信息。
- **身份恢復機制的安全隱患:** 傳統的身份恢復過程（如密碼重置）可能被攻擊者利用。

AID 系統通過實施 EMFA 機制，有效解決了上述問題：



1. 動態多因素認證:

- 系統動態評估每次認證請求的風險級別。
- 根據風險評估結果，要求用戶提供不同數量和類型的身份因素。
- 這種方法顯著提高了身份冒用的難度，因為攻擊者需要同時掌握多種身份因素。

2. 身份因素多樣性:

- AID 系統支持廣泛的身份驗證因素，包括但不限於：
 - 知識因素（如密碼、安全問題）
 - 所有因素（如硬件令牌、智能手機）
 - 固有因素（如生物特徵）
 - 行為因素（如使用模式、地理位置）
- 這種多樣性大大增加了攻擊者成功冒用身份的難度。

3. 持續性身份驗證:

- AID 系統在整個會話過程中持續評估用戶身份的可信度。
- 如果檢測到異常行為，系統可以即時要求額外的身份驗證。

4. 去中心化身份存儲:

- 用戶的身份信息分散存儲，減少了大規模數據洩露的風險。
- 即使某些身份因素被盜，攻擊者也難以獲得足夠信息來完全冒用身份。

4.3.2.2 創新的身份救援機制

AID 系統的 EMFA 機制不僅提高了安全性，還為身份救援提供了創新解決方

案：



1. 漸進式身份恢復:

- 用戶可以通過逐步提供更多身份因素來提高自己的可信度。
- 系統根據提供的因素數量和質量，逐步授予用戶更多權限。

2. 多維度身份驗證:

- 在恢復過程中，系統考慮多種身份因素的組合，而不是依賴單一“主要”因素。
- 這種方法增加了身份恢復的靈活性，同時維持了高安全標準。

3. 風險自適應恢復流程:

- 系統根據恢復請求的風險級別動態調整所需的身份因素。
- 低風險操作可能只需要少量因素，而高風險操作則要求更嚴格的驗證。

4. 社交網絡輔助恢復:

- AID 系統引入了創新的社交恢復機制，允許用戶預先指定信任的聯繫人。
- 在緊急情況下，這些信任聯繫人可以協助驗證用戶身份，增加了恢復過程的安全性和可靠性。

4.3.2.3 安全性與可用性的平衡

AID 系統的 EMFA 機制在提供強大安全保障的同時，也注重保持良好的用戶體驗：

- **上下文感知認證:** 系統根據用戶的使用環境和行為模式動態調整認證要求，減少不必要的認證步驟。
- **漸進式安全提升:** 用戶可以逐步增加其帳戶的安全級別，而不是一次性要求所有可能的身份因素。
- **用戶友好的界面設計:** 儘管背後的機制複雜，但系統為用戶提供了直觀、易

用的界面，簡化了身份驗證和恢復過程。

總結而言，AID 系統通過其創新的 EMFA 機制，不僅有效解決了身份冒用問題，還提供了靈活、安全的身份救援方案。







第五章 結果與未來展望

5.1 結論

5.2 未來展望

商業流程....





參考文獻

- [1] A. Acquisti, I. Adjerid, R. Balebako, L. Brandimarte, L. F. Cranor, S. Komanduri, P. G. Leon, N. Sadeh, F. Schaub, M. Sleeper, Y. Wang, and S. Wilson. Nudges for privacy and security: Understanding and assisting users' choices online. ACM Comput. Surv., 50(3), aug 2017. 隱私設置的研究.
- [2] G.-J. Ahn and M. Ko. User-centric privacy management for federated identity management. In 2007 International Conference on Collaborative Computing: Networking, Applications and Worksharing (CollaborateCom 2007), pages 187–195, 2007.
- [3] F. Alaca and P. C. van Oorschot. Device fingerprinting for augmenting web authentication: classification and analysis of methods. In Proceedings of the 32nd Annual Conference on Computer Security Applications, ACSAC '16, pages 289–301, New York, NY, USA, 2016. Association for Computing Machinery.
- [4] C. Allen. The path to self-sovereign identity, 4 2016.
- [5] M. S. Blumenthal and D. D. Clark. Rethinking the design of the internet: the end-to-end arguments vs. the brave new world. ACM Trans. Internet Technol., 1(1), aug 2001.
- [6] J. Bonneau, C. Herley, P. C. v. Oorschot, and F. Stajano. The quest to replace pass-

words: A framework for comparative evaluation of web authentication schemes. In 2012 IEEE Symposium on Security and Privacy, pages 553–567, 2012.




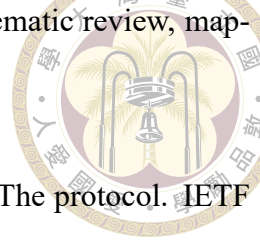
- [7] K. Cameron. The laws of identity. White paper, Microsoft Corporation, 2005.
- [8] U. W. Chohan. Decentralized autonomous organizations (daos): Their present and future. March 2024. Available at SSRN: <https://ssrn.com/abstract=3082055>.
- [9] D. D. Clark, J. Wroclawski, K. R. Sollins, and R. Braden. Tussle in cyberspace: defining tomorrow's internet. SIGCOMM Comput. Commun. Rev., 32(4), aug 2002.
- [10] R. Dhamija and L. Dusseault. The seven flaws of identity management: Usability and security challenges. IEEE Security and Privacy, 6(2):24–29, 2008.
- [11] European Parliament and Council of the European Union. General Data Protection Regulation (GDPR), 2016. Regulation (EU) 2016/679.
- [12] M. Finck. Blockchains and data protection in the european union. Eur. Data Prot. L. Rev., 4:17, 2018.
- [13] S. Ghorbani Lyastani, M. Schilling, M. Neumayr, M. Backes, and S. Bugiel. Is fido2 the kingslayer of user authentication? a comparative usability study of fido2 passwordless authentication. In 2020 IEEE Symposium on Security and Privacy (SP), pages 268–285, 2020.
- [14] M. Goodner and A. Nadalin. Web services federation language (ws-federation) version 1.2. OASIS Standard, 2009.
- [15] Google Cloud. Best practices for planning your identity architecture. <https://cloud.google.com/architecture/identity/>

[best-practices-for-planning#combine_cloud_identity_and_g_suite_in_a_single_account](#), 2024. Accessed: 2024-07-08.



- [16] T. Hamme, V. Rimmer, D. Preuveneers, W. Joosen, M. A. Mustafa, A. Abidin, and E. Argones Rúa. Frictionless authentication systems: Emerging trends, research challenges and opportunities. 09 2017.
- [17] Hard. The oauth 2.0 authorization framework. IETF RFC 6749, 2012.
- [18] A. Jøsang, S. Marsh, and S. Pope. Exploring different types of trust propagation. In K. Stølen, W. H. Winsborough, F. Martinelli, and F. Massacci, editors, Trust Management, pages 179–192, Berlin, Heidelberg, 2006. Springer Berlin Heidelberg. 信任傳播.
- [19] A. Jøsang, M. A. Zomai, and S. Suriadi. Usability and privacy in identity management architectures. In Proceedings of the Fifth Australasian Symposium on ACSW Frontiers - Volume 68, ACSW '07, pages 143–152, AUS, 2007. Australian Computer Society, Inc. 使用這認知過度的文章.
- [20] M. Kubach, C. H. Schunck, R. Sellung, and H. Roßnagel. Self-sovereign and decentralized identity as the future of identity management? In H. Roßnagel, C. H. Schunck, S. Mödersheim, and D. Hühnlein, editors, Open Identity Summit 2020, Lecture Notes in Informatics (LNI), pages 35–47, Bonn, 2020. Gesellschaft für Informatik. DID UX.
- [21] LastPass. Psychology of passwords: The online behavior that’s putting you at risk, 2020.
- [22] P. Leach, M. Mealling, and R. Salz. A universally unique identifier (uuid) urn namespace. 01 2005.

- 
- [23] L. Lessig. Code is law: On liberty in cyberspace. Harvard Magazine, 2000.
- [24] C. Lundkvist, R. Heck, J. Torstensson, Z. Mitton, and M. Sena. uport: A platform for self-sovereign identity. https://publications.aston.ac.uk/id/eprint/42147/1/uPort_SSI_DrNitinNaik.pdf, 2017.
- [25] Microsoft. Ion - we have liftoff! Microsoft Azure Blog, 2020.
- [26] Microsoft. Active directory domain services overview. <https://docs.microsoft.com/en-us/windows-server/identity/ad-ds/get-started/virtual-dc/active-directory-domain-services-overview>, 2021.
- [27] National Institute of Standards and Technology. Digital identity guidelines. Special Publication 800-63-3, National Institute of Standards and Technology, Gaithersburg, MD, June 2017.
- [28] P. Nikander, A. Gurtov, and T. R. Henderson. Host identity protocol (hip): Connectivity, mobility, multi-homing, security, and privacy over ipv4 and ipv6 networks. IEEE Communications Surveys & Tutorials, 12(2):186–204, 2010.
- [29] OASIS. Security assertion markup language (saml) v2.0 technical overview. Technical report, OASIS Committee Draft, 2005.
- [30] A. Preukschat and D. Reed. Self-Sovereign Identity: Decentralized Digital Identity and Verifiable Credentials. Manning Publications, May 2021. Available translations: Korean, Simplified Chinese.
- [31] M. Saemann, D. Theis, T. Urban, and M. Degeling. Investigating gdpr fines in the light of data flows. Proceedings on Privacy Enhancing Technologies, 2022.
- [32] N. Sakimura. Openid connect core 1.0. OpenID Foundation.

- 
- [33] F. Schardong and R. Custódio. Self-sovereign identity: A systematic review, mapping and taxonomy. Sensors, 22(15), 2022.
- [34] J. Sermersheim. Lightweight directory access protocol (ldap): The protocol. IETF RFC 4511, 2006. 輕量化 AD.
- [35] Y. Smirnova and V. Travieso-Morales. Understanding challenges of gdpr implementation in business enterprises: a systematic literature review. International Journal of Law and Management, 66:326–344, 01 2024.
- [36] R. Soltani, U. T. Nguyen, and A. An. A survey of self-sovereign identity ecosystem. Security and Communication Networks, 2021(1):8873429, 2021.
- [37] S.-T. Sun and K. Beznosov. The devil is in the (implementation) details: an empirical analysis of oauth sso systems. In Proceedings of the 2012 ACM Conference on Computer and Communications Security, CCS '12, pages 378–390, New York, NY, USA, 2012. Association for Computing Machinery. OAuth 2.0 實作之漏洞, 建議更改.
- [38] S. Wiefeling, M. Dürmuth, and L. Lo Iacono. What's in Score for Website Users: A Data-Driven Long-Term Study on Risk-Based Authentication Characteristics. In 25th International Conference on Financial Cryptography and Data Security, FC '21, pages 361–381. Springer, Mar. 2021.
- [39] T. Wu. Network neutrality, broadband discrimination. Journal of Telecommunications and High Technology Law, 2:141, 2003.
- [40] T.-N. Wu. The design and implementation of general autonomous certification on blockchain. Master's thesis, National Taiwan University, Taiwan, 2021. Department of Computer Science and Information Engineering.

- [41] Y. Zhang, F. Monrose, and M. K. Reiter. The security of modern password expiration: an algorithmic framework and empirical analysis. In Proceedings of the 17th ACM Conference on Computer and Communications Security, CCS '10, pages 176–186, New York, NY, USA, 2010. Association for Computing Machinery.



附錄 A — 模型參數表

A.1 模型一

A.2 模型二





附錄 B — BraTS 2021 分割結果圖

B.1 編號 0001 0050

B.2 編號 0051 0100