

# 發明專利說明書 200304020

(填寫本書件時請先行詳閱申請書後之申請須知，作※記號部分請勿填寫)

※申請案號：P11356P2 ※IPC分類：G06F-7/44

※申請日期：P1.12.10

## 壹、發明名稱

(中文) 鑒認碼之方法與裝置

(英文) AUTHENTICATED CODE METHOD AND APPARATUS

## 貳、發明人 (共 6 人)

發明人 1 (如發明人超過一人，請填**說明書發明人續頁**)

姓名：(中文) 安德魯 F. 古魯

(英文) ANDREW F. GLEW

住居所地址：(中文) 美國加州聖荷西市菲爾橡街2416號

(英文) 2416 FAIR OAKS COURT, SAN JOSE, CALIFORNIA

95125, U.S.A.

國籍：(中文) 加拿大 (英文) CANADA

## 參、申請人 (共 1 人)

申請人 1 (如申請人超過一人，請填**說明書申請人續頁**)

姓名或名稱：(中文) 美商英特爾公司

(英文) INTEL CORPORATION

住居所或營業所地址：(中文) 美國加州聖塔卡拉瓦市米遜大學路2200號

(英文) 2200 MISSION COLLEGE BOULEVARD,

SANTA CLARA, CALIFORNIA 95052, U.S.A.

國籍：(中文) 美國 (英文) U.S.A.

代表人：(中文) 大衛 賽門

(英文) DAVID SIMON

**發明人 2**

姓名：(中文) 詹姆斯 A. 蘇頓

(英文) JAMES A. SUTTON

住居所地址：(中文) 美國歐勒岡州波特蘭市西北保林那路20205號

(英文) 20205 NW PAULINA DRIVE, PORTLAND, OREGON  
97229, U.S.A.

國籍：(中文) 美國

(英文) U.S.A.

**發明人 3**

姓名：(中文) 勞倫斯 O. 史密斯

(英文) LAWRENCE O. SMITH

住居所地址：(中文) 美國歐勒岡州比佛頓市西北北烏比亞路14995號

(英文) 14995 NW NORTHUMBRIA, BEAVERTON, OREGON  
97006, U.S.A.

國籍：(中文) 美國

(英文) U.S.A.

**發明人 4**

姓名：(中文) 大衛 W. 葛拉羅克

(英文) DAVID W. GRAWROCK

住居所地址：(中文) 美國歐勒岡州阿羅哈市西南第184大道8285號

(英文) 8285 SW 184<sup>TH</sup> AVENUE, ALOHA, OREGON 97007, U.S.A.

國籍：(中文) 美國

(英文) U.S.A.

**發明人 5**

姓名：(中文) 吉爾伯 尼格

(英文) GILBERT NEIGER

住居所地址：(中文) 美國歐勒岡州波特蘭市東北第11大道2424號

(英文) 2424 NE 11<sup>TH</sup> AVENUE, PORTLAND, OREGON 97212, U.S.A.

國籍：(中文) 美國

(英文) U.S.A.

**發明人 6**

姓名：(中文) 邁可 A. 柯蘇

(英文) MICHAEL A. KOZUCH

住居所地址：(中文) 美國賓州艾斯伯市傑佛森街280號

(英文) 280 JEFFERSON STREET, EXPORT, PENNSYLVANIA 15632,  
U.S.A.

國籍：(中文) 美國

(英文) U.S.A.

捌、聲明事項

本案係符合專利法第二十條第一項  第一款但書或  第二款但書規定之期間，其日期為： \_\_\_\_\_

本案已向下列國家（地區）申請專利，申請日期及案號資料如下：

【格式請依：申請國家（地區）；申請日期；申請案號 順序註記】

1. 美國；2001年；12月28日；10/041,071 \_\_\_\_\_

2. \_\_\_\_\_

3. \_\_\_\_\_

主張專利法第二十四條第一項優先權：

【格式請依：受理國家（地區）；日期；案號 順序註記】

1. 美國；2001年；12月28日；10/041,071 \_\_\_\_\_

2. \_\_\_\_\_

3. \_\_\_\_\_

4. \_\_\_\_\_

5. \_\_\_\_\_

6. \_\_\_\_\_

7. \_\_\_\_\_

8. \_\_\_\_\_

9. \_\_\_\_\_

10. \_\_\_\_\_

主張專利法第二十五條之一第一項優先權：

【格式請依：申請日；申請案號 順序註記】

1. \_\_\_\_\_

2. \_\_\_\_\_

3. \_\_\_\_\_

主張專利法第二十六條微生物：

國內微生物 【格式請依：寄存機構；日期；號碼 順序註記】

1. \_\_\_\_\_

2. \_\_\_\_\_

3. \_\_\_\_\_

國外微生物 【格式請依：寄存國名；機構；日期；號碼 順序註記】

1. \_\_\_\_\_

2. \_\_\_\_\_

3. \_\_\_\_\_

熟習該項技術者易於獲得，不須寄存。

(1)

## 玖、發明說明

(發明說明應敘明：發明所屬之技術領域、先前技術、內容、實施方式及圖式簡單說明)

### 相關申請案

本發明關於美國專利申請案第 \_/\_\_,\_\_ 號 “Processor Supporting Execution Of An Authenticated Code Instruction” 及申請案第 \_/\_\_,\_\_ 號 “Authenticated Code Module”，此二案皆與本案同一天申請。

### 技術領域

本發明係關於計算裝置之領域，具體而言，本發明係關於一種鑒認碼之方法與裝置。

### 先前技術

計算裝置執行韌體及/或軟體碼以執行一些操作，碼可以為使用者應用、BIOS程序、作業系統程序等等之格式。一些作業系統提供用於維護計算裝置之完整之有限維護對抗不良碼。例如，一管理者可以限制使用者或使用者之群組以執行明確前允許碼。一管理者可以進一步組態一沙箱或一隔離環境，其中直到管理者認為該碼可受信任可以執行不受信任碼。在上面技術提供一些維護時，它們通常需要一管理者根據碼之提供者、碼之歷史功能，及/或原始碼本身之再檢查人工產生一受信任決定。

也已經引入其它裝置以提供用於產生一受信任決定之自動裝置。例如，一實體(例如，軟體產生者)可以提供具有一證明之碼，例如數位化簽章碼及證明碼之完整之一 X.509證明。一管理者可以組態一作業系統以自動允許使用者執行其提供來自一受信任實體之一證明，不需要管理

員考慮特別分析該碼之碼。在上面技術係可以滿足於一些環境時，上面技術固有受信任作業系統或其它軟體在作業系統之控制之下執行，以正確處理證明。

然而，特定操作無法受信任作業系統產生此一決定。例如，執行之碼可以導致計算裝置決定是否受信任作業系統。受信任作業系統鑒認這種碼將阻止碼之目的。執行之碼可以進一步包含其在計算裝置之作業系統之前執行之系統初始化碼。因此，這種碼不可以藉由作業系統鑒認。

#### 發明內容

本發明提供一種載入、鑒認及/或執行儲存於一私人記憶體中之鑒認碼模組之裝置及方法。

#### 實施方式

下面說明用於開始及終止可以使用於一些操作，例如建立及/或維持一受信任計算環境之鑒認碼(AC)模組之執行之技術。在下面說明中，為提供本發明之一更完整瞭解，提出一些特定細節例如邏輯執行、作業碼、說明運算元之方法、資源分割/共享/複製執行、系統元件之類型及相互關聯，及邏輯分割/整合選擇。然而，藉由一習於此技者將瞭解可以沒有這種特定細節執行。在其它實例中，為不混淆本發明，已經不詳細揭示控制結構，閘位準電路及全部軟體指令排序。習於此技者利用引入之說明，將可以適當執行功能而沒有不當實驗。

在對“某一實施例”、“一實施例”、“一舉例實施例”，等等說明中之參考指示說明之實施例可以包含一特定特徵

、結構，或特性，但是每一實施例係可以不必要包含特定特徵、結構，或特性。而且，這種片語係不必要提到相同實施例。在進一步相關於一實施例說明一特定特徵、結構，或特性時，認為其係習於此技者對產生這種有關於其它不論沒有清楚說明之實施例之特徵、結構或特性之瞭解之內。

在下面說明及申請專利範圍中，可以使用“耦合”及“連接”項目，包含它們之衍生項目。應該瞭解不想要這些項目如用於彼此之同義字。當然，在特定實施例中，“連接”係可以使用於指示二個或更多元件係互相直接實體或電連接。“耦合”可以意謂二個或更多元件係直接實體或電連接。然而，“耦合”也可以意謂二個或更多元件不係互相直接實體連接，但是還仍然互相配合或互動。

一計算裝置100之實例實施例揭示於圖1A-1E中。計算裝置100可以包含一或多個處理器110通過一處理器匯流排130耦合於一晶片組120。晶片組120可以包含一或多個積體電路封包或晶片，其耦合處理器110於系統記憶體140、一實體符記150、私人記憶體160、一媒體界面170，及/或計算裝置100之其它I/O裝置。

各個處理器110可以執行如一單一積體電路、多個積體電路，或具有軟體程序(例如，二進位翻譯程序)之硬體。處理器110可以進一步包含快取記憶體112及控制暫存器114，通過控制暫存器114可以組態快取記憶體112在一正常快取模式中，或在一如RAM快取模式中操作。在正常快取

模式中，快取記憶體 112 滿足響應於快取擊中之記憶體需求，響應於快取遺失代替快取線，及響應於處理器匯流排 130 之搜尋需求可以無效或代替快取線。在如 RAM 快取模式中，快取記憶體 112 係可以操作如隨機存取記憶體，其中係藉由快取記憶體滿足在快取記憶體 112 之記憶體範圍內之需求，及不響應於處理器匯流排 130 之搜尋需求代替或無效快取之線。

處理器 110 可以進一步包含一密鑰 116，例如，一對稱加密演算法（例如，熟知 DES、3DES 及 AES 演算法），或一非對稱加密演算法（例如，熟知 RSA 演算法）之一密鑰。在執行 AC 模組 190 之前，處理器 110 可以使用密鑰 116 鑒認一 AC 模組 190。

處理器 110 可以支援一或多個操作模式，例如一真實模式、一維護模式、一虛擬真實模式及一虛擬裝置模式（VMX 模式）。處理器 110 可以進一步支援在支援操作模式之各個模式之一或多個特權位準或環。通常，一處理器 110 之操作模式及特權位準定義適用於執行之指令，及執行這種指令之效能。尤其，可以允許一處理器 110 執行明確特權指令，僅如果處理器 110 在一適當操作模式及/或特權位準中。

處理器 110 也可以支援處理器匯流排 130 之鎖定。由於鎖定處理器匯流排 130，一處理器 110 可以取得處理器匯流排 130 之專用權。其它處理器 110 及晶片組 120 可以不取得處理器匯流排 130 之所有權直到釋放處理器匯流排 130。在一實例

實施例中，一處理器 110 可以在處理器匯流排 130 上配置其提供其它處理器 110 及晶片組 120，具有一 LT.PROCESSOR.HOLD 訊息之一特定處理。LT.PROCESSOR.HOLD 匯流排訊息防止其它處理器 110 及晶片組 120 要求處理器匯流排 130 之擁有權，直到處理器 110 通過一 LT.PROCESSOR.RELEASE 訊息釋放處理器匯流排 130。

處理器 110 可以任意支援鎖定處理器匯流排 130 之變換及/或額外方法。例如，一處理器 110 藉由配置一處理器內中斷、顯示一處理器匯流排鎖定信號、顯示一處理器匯流排需求信號，可以通知其它處理器 110 及晶片組 120 鎖定狀態，及/或導致其它處理器 110 中止執行。同樣一處理器 110 藉由配置一處理器內中斷、不顯示一處理器匯流排鎖定信號、不顯示一處理器匯流排需求信號，可以釋放處理器匯流排 130，及/或導致其它處理器 110 繼續執行。

處理器 110 也可以進一步支援開始 AC 模組 190 及 AC 模組 190 之終止執行。在一實例實施例中，處理器 110 可以支援其載入、開始，及初始來自私人記憶體 160 之一 AC 模組 190 之執行之一 ENTERAC 指令之執行。然而，處理器 110 可以執行導致處理器 110 載入、開始，及初始一 AC 模組 190 之額外或不同指令。這些其它指令係可以變換用於開始 AC 模組 190，或可以考慮於開始 AC 模組 190 之其它操作以幫助完成一較大作業。除非指示之外，後面參考 ENTERAC 指令及這些其它指令如開始 AC 模組 190 指令，不管這些指令中的一些指令可以載入、開始，及初始一 AC 模組 190 如其它操



作，例如，建立一受信任計算環境之一副作用之事實。

在一實例實施例中，處理器 110 進一步支援其終止一 AC 模組 190 之執行，及初始一後 AC 碼 (如圖 6) 之一 EXITAC 指令之執行。然而，處理器 110 可以支援導致處理器 110 終止一 AC 模組 190，及開始後 AC 碼之額外或不同指令。這些其它指令可以係用於終止 AC 模組 190 之 EXITAC 指令之變換，或可以係主要考慮於導致終止 AC 模組 190 如一較大操作之部分之操作之指令。除非指示之外，後面參考 EXITAC 指令如終止 AC 指令，不管這些指令中之一些指令可以終止 AC 模組 190 及開始後 AC 碼如其它操作，例如，拆除一受信任計算環境之一副作用之事實。

晶片組 120 可以包含用於控制對記憶體 140 之存取之一記憶體控制器 122。晶片組 120 可以進一步包含一密鑰 124，處理器 110 可以使用其於在執行之前鑒認一 AC 模組 190。類似於處理器 110 之密鑰 116，密鑰 124 可以包含一對稱或非對稱加密演算法之一密鑰。

晶片組 120 也可以包含受信任平台暫存器 126，以控制及提供關於晶片組 120 之受信任平台特性之狀態資訊。在一實例實施例中，晶片組 120 映射受信任平台暫存器 126 到記憶體 140 之一私人空間 142 及 / 或一公共空間 144，以致能處理器 110 依據一一致方法存取受信任平台暫存器 126。

例如，晶片組 120 可以映射暫存器 126 之一用戶如在公共空間 144 中之唯讀位置，及可以映射暫存器 126 如在私人空間 142 中之讀取 / 寫入位置。晶片組 120 可以依據其僅致能處

處理器 110 於大部分特權模式中之方法組態私人空間 142，以利用特權讀取及寫入位置存取其之映射暫存器 126。進一步，晶片組 120 可以進一步依據其致能處理器 110 於所有特權模式中之方法組態公共空間 144，以利用正常讀取及寫入位置存取其之映射暫存器 126。晶片組 120 也可以響應於其係寫入於一指令暫存器 126 之一開啟私人指令開啟私人空間 142。由於開啟私人空間 142，處理器 110 可以依據如公共空間 144 之相同方法，利用正常非特權讀取及寫入處理存取私人空間 142。

計算裝置 100 之實體符記 150 包含用於記錄完整尺寸及儲存機密，例如，一加密密鑰之維護儲存。實體符記 150 可以響應於來自處理器 110 及晶片組 120 之需求，執行一些完整功能。尤其，實體符記 150 可以依據一受信任方法儲存完整尺寸，可以依據一受信任方法引用完整尺寸，可以封閉機密如加密密鑰到一特定環境，及可以僅不封閉機密到封閉機密之環境。後面，項目“平台密鑰”係使用於參考其係封閉於一特定硬體及/或軟體之一密鑰。可以依據一些不同方法執行實體符記 150。然而，在一實例實施例中，執行實體符記 150 以遵守在 2001 年 7 月 31 日之受信任計算平台協會 (TCPA) 主要規格版本 1.1 中詳細說明之受信任平台模組 (TPM) 之規格。

私人記憶體 160 可以依據允許處理器或執行 AC 模組 190 之處理器 110 存取 AC 模組 190，及防止計算裝置 100 之其它處理器 110 及元件修改 AC 模組 190，或利用 AC 模組 190 之執行

干擾之一方法儲存一 AC 模組 190。如圖 1A 中所示，可以利用其係執行開始 AC 指令之處理器 110 之快取記憶體 112 執行私人記憶體 160。另外，如圖 1B 中所示，可以執行私人記憶體 160 如其係在處理器 110 內，分離於其之快取記憶體 112 之一記憶體區域。如圖 1C 中所示，可以執行私人記憶體 160 如通過一分離專用匯流排，耦合於處理器 110 之一分離外部記憶體，因此僅致能處理器 110 具有相關外部記憶體，以正確執行開始 AC 指令。

也可以通過系統記憶體 140 執行私人記憶體 160。在此一實施例中，晶片組 120 及 / 或處理器 110 可以明確定義記憶體 140 之範圍如私人記憶體 160 (如圖 1D)，其可以限制於一特定處理器 110，及在一特定操作模式中時其可以僅藉由特定處理器 110 存取。本執行方式之一缺點係處理器 110 依賴晶片組 120 之記憶體控制器 122 存取私人記憶體 160 及 AC 模組 190。因此，一 AC 模組 190 沒有定義對 AC 模組 190 之處理器 110 存取不可以重建記憶體控制器 122，及因此導致處理器 110 放棄 AC 模組 190 之執行。

如圖 1E 中所示，也可以執行私人記憶體 160 如耦合於晶片組 120 之一分離私人記憶體控制器 128 之一分離記憶體。在這一種實施例中，私人記憶體控制器 128 可以提供到私人記憶體 160 之一分離界面。由於一分離私人記憶體控制器 128，處理器 110 依據確保處理器 110 將可以存取私人記憶體 160 及 AC 模組 190 之一方法，可以重建用於系統記憶體 140 之記憶體控制器 122。通常，分離私人記憶體控制器 128

克服在圖 1D 中所示之實施例在一額外記憶體，及記憶體控制器之費用之一些缺點。

可以在一些裝置可讀取媒體 180 中之任何媒體提供 AC 模組 190。媒體界面 170 提供到一裝置可讀取媒體 180 及 AC 模組 190 之一界面。裝置可讀取媒體 180 可以包含其可以儲存，至少暫時，用於藉由媒體界面 170 讀取之資訊之任何媒體。這可以包含信號傳送(通過線、光學或空氣做為界面)及/或實體儲存媒體例如一些類型之碟片及記憶體儲存裝置。

請即參考於圖 2，依據更多細節揭示 AC 模組 190 之一實例實施例。AC 模組 190 可以包含碼 210 及資料 220。碼 210 包含一或多個碼傳呼 212，及資料 220 包含一或多個資料傳呼 222。各個碼傳呼 212 及資料傳呼 222 在一實例實施例中相應於一 4 千位元組連續記憶體範圍；然而，可以利用不同傳送尺寸或依據一非傳呼方法執行碼 210 及資料 220。碼傳呼 212 包含藉由一或多個處理器 110 執行之處理器指令，及資料傳呼 222 包含藉由一或多個處理器 110 存取之資料，及/或用於儲存藉由一或多個處理器 110 響應於碼傳呼 212 之執行指令產生之資料之高速暫存記憶體區。

AC 模組 190 可以進一步包含可以係碼 210 或資料 220 之部分之一或多個表頭 230。表頭 230 可以提供關於 AC 模組 190 之資訊，例如，模組編寫、複製權提示、模組版本、模組執行點位置、模組長度、鑒認方法。AC 模組 190 可以進一步包含可以係碼 210、資料 220 及/或表頭 230 之一部分之一

簽章 240。簽章 240 可以提供關於 AC 模組 190、鑒認實體、鑒認訊息、鑒認方法及/或概要數值之資訊。

AC 模組 190 也可以包含一模組標印器 250 之一終止。模組標印器 250 之終止說明 AC 模組 190 之終止，及可以使用如對說明 AC 模組 190 之長度之一變換。例如，可以依據一連續方法說明碼傳呼 212 及資料傳呼 222，及模組標印器 250 之終止可以包含其傳送碼傳呼 212 及資料傳呼 222 之終止之一預定位元類型。應該瞭解 AC 模組 190 可以依據一些不同方法說明其之長度及/或終止。例如，表頭 230 可以說明 AC 模組 190 包含之位元之數量或傳呼之數量。另外，開始 AC 及終止 AC 指令可以預期 AC 模組 190 係在長度方面之一預定數量之位元組，或包含一預定數量之傳呼。開始 AC 及終止 AC 指令可以進一步包含其說明 AC 模組 190 之長度之運算元。

應該瞭解 AC 模組 190 可以屬於記憶體 140 之一連續範圍，其係在實體記憶體空間中連續或在虛擬記憶體空間中連續。不論實體或虛擬連續，可以藉由一開始位置及一長度說明其儲存 AC 模組 190 之記憶體 140 之位置，及/或模組標印器 250 之終止可以說明。另外，可以依據或者一實體或一虛擬連續方法儲存 AC 模組 190 於記憶體 140 中。例如，可以儲存 AC 模組 190 於一資料結構中，例如，其允許計算裝置 100 依據一非連續方法，儲存及擷取來自記憶體 140 之 AC 模組 190 之一鏈接列表。

如將在下面更多細節中討論，實例處理器 110 支援其載

入 AC 模組 190 進入私人記憶體 160 之開始 AC 指令，及來自一執行點 260 之 AC 模組 190 之初始指令。藉由這一種開始 AC 指令開始之一 AC 模組 190 可以包含碼 210，其在載入進入私人記憶體 160 時配置執行點 260 在一開始 AC 指令之一或多個運算元說明之一位置。另外，開始 AC 指令可以導致處理器 110 從 AC 模組 190 本身取得執行點 260 之位置。例如，碼 210、資料 220、一表頭 230 及 / 或簽章 240 可以包含其說明執行點 260 之位置之一或多個範圍。

如將在下面更多細節中討論，實例處理器 110 支援其在執行之前鑒認 AC 模組 190 之開始 AC 指令。因此，AC 模組 190 可以包含資訊以支援藉由處理器 110 之鑒認決定。例如，簽章 240 可以包含一概要數值 242。可以藉由通過一雜湊演算法 (例如，SHA-1 或 MD5) 或一些其它演算法，通過 AC 模組 190 產生概要數值 242。也可以加密簽章 240 以防止概要數值 242 通過一加密演算法 (例如，DES、3DES、AES，及 / 或 RSA 演算法) 之修改。在實例實施例中，利用其相應於處理器密鑰 116、晶片組密鑰 120 及 / 或平台密鑰 152 之一公共密鑰之私人密鑰 RSA 加密簽章 240。

應該瞭解可以通過其它裝置鑒認 AC 模組 190。例如，AC 模組 190 可以利用不同雜湊演算法或不同加密演算法。AC 模組 190 可以進一步包含關於碼 210、資料 220、表頭 230 及 / 或簽章 240 之資訊，其指示使用那種演算法。也可以藉由加密全部 AC 模組 190 用於通過處理器密鑰 116、晶片組密鑰 124 或平台密鑰 152 之一對稱或非對稱密鑰之解密以維護

AC模組 190。

在圖 3 中依據更多細節說明處理器 110 之一實例實施例。如說明，處理器 110 可以包含一前端 302、一暫存器檔案 306、一或多個指令 370 及一退出單元或後端 380。前端 302 包含一處理器匯流排界面 304、具有指令及指令指標暫存器 314 及 316 之一取得單元 330、一解碼器 340、一指令排序 350 及一或多個快取記憶體 360。暫存器檔案 306 包含一般用途暫存器 312、狀態/控制暫存器 318 及其它暫存器 320。取得單元 330 從記憶體 140 通過處理器匯流排界面 304，或快取記憶體 360 取得藉由指令指標暫存器 316 說明之指令，及儲存取得之指令於指令暫存器 314 中。

一指令暫存器 314 可以包含多於一指令。因此，解碼器 340 識別在指令暫存器 314 中之指令，及依據適用於執行之一格式配置識別之指令於指令排序 350 中。例如，解碼器 340 可以產生及儲存用於在指令排序 350 中之各個識別指令之一或多個微操作 (uops)。另外，解碼器 340 可以產生及儲存用於在指令排序 350 中之各個識別指令之一單一微操作 (Mop)。除非指示之外，後面使用之項目 ops 參考 uops 及 Mops 二者。

處理器 110 進一步包含執行藉由指令排序 350 之 ops 指示之操作之一或多個執行單元 370。例如，執行單元 370 可以包含其執行可以使用於鑒認 AC 模組 190 之鑒認操作之雜湊單元、解密單元及/或微碼單元。執行單元 370 可以執行儲存於指令排序 350 中之 ops 之依序執行。然而，在一實例實

施例中，處理器 110 支援 ops 藉由指令排序 350 之故障執行。在此一實例實施例中，處理器 110 可以進一步包含一退出單元 380，其從指令排序 350 依序去除 ops，及指派執行 ops 之結果到一或多個暫存器 312、314、316、318、320 以確保適當依序結果。

解碼器 340 可以產生用於一識別開始 AC 指令之一或多個 ops，及執行單元 370 響應於執行相關 ops 可以載入、鑒認及 / 或初始一 AC 模組 190 之執行。解碼器 340 可以進一步產生用於一識別終止 AC 指令之一或多個 ops，及執行單元 370 響應於執行相關 ops 可以終止一 AC 模組 190 之執行，調整計算裝置 100 之安全狀態，及 / 或初始後 AC 碼之執行。

尤其，解碼器 340 根據開始 AC 指令可以產生一或多個 ops，及相關於開始 AC 指令之零或更多運算元。各個開始 AC 指令及其之相關運算元說明用於開始 AC 模組 190 之參數。例如，開始 AC 指令及 / 或運算元可以說明關於 AC 模組 190 之參數例如 AC 模組位置、AC 模組長度，及 / 或 AC 模組執行點。開始 AC 指令及 / 或運算元可以說明關於私人記憶體 160 之參數，例如，私人記憶體位置、私人記憶體長度，及 / 或私人記憶體執行。開始 AC 指令及 / 或運算元可以進一步說明用於鑒認 AC 模組 190 之參數例如說明其使用鑒認演算法、雜湊演算法、解密演算法及 / 或其它演算法。開始 AC 指令及 / 或運算元可以進一步說明用於演算法之參數，例如，密鑰長度、密鑰位置及 / 或密鑰。開始 AC 指令及 / 或運算元可以進一步說明參數以組態計算裝置 100 用於 AC 模組



開始，例如，說明遮罩/非遮罩事件及/或更新之安全容量。

開始 AC 指令及/或運算元可以提供較少、額外及/或不同於那些上面說明之參數。而且，開始 AC 指令可以包含零或更清楚運算元及/或默示運算元。例如，開始 AC 指令可以具有藉由處理器暫存器及/或記憶體位置默示說明之運算元數值，不管開始 AC 指令本身不包含定義那些運算元之位置之範圍。而且，開始 AC 指令通過一些技術，例如，中間資料、暫存器識別、絕對位址，及/或相對位址可以默示說明運算元。

解碼器 340 也可以產生根據終止 AC 指令之一或多個 ops，及相關於終止 AC 指令之零或更多運算元。各個開始 AC 指令及其之相關運算元說明用於終止 AC 模組 190 之執行之參數。例如，終止 AC 指令及/或運算元可以說明關於 AC 模組 190 之參數例如 AC 模組位置，及/或 AC 模組長度。終止 AC 指令及/或運算元可以說明關於私人記憶體 160 之參數，例如，私人記憶體位置、私人記憶體長度及/或私人執行。終止 AC 指令及/或運算元可以進一步用於關於開始後 AC 碼之參數，例如，開始方法及/或後 AC 碼執行點。終止 AC 指令及/或運算元可以進一步說明參數以組態計算裝置 100 用於後 AC 碼執行，例如，說明遮罩/非遮罩事件及/或更新之安全容量。

終止 AC 指令及/或運算元可以提供較少、額外及/或不同於那些上面說明之參數。而且，終止 AC 指令依據如上面說明屬於開始 AC 指令之一方法，可以包含零或更清楚運

算元及/或默示運算元。

請即參考於圖4，具有說明開始AC模組190之一方法400。尤其，方法400說明一處理器110響應於執行具有一鑒認運算元、一模組運算元，及一長度運算元之一實例ENTERAC指令之操作。然而，一習於此技者沒有不對稱實驗，應該可以執行具有較少、額外及/或不同運算元之其它開始AC指令。

在區塊404中，處理器110決定是否環境係適用於開始一AC模組190之執行。例如，處理器110可以檢查其之目前特權位準、操作模式，及/或定址模式係適當。如果處理器支援多個硬體執行線，處理器110可以進一步檢查已停止之所有其它執行線。處理器110可以進一步檢查晶片組120符合明確需求。在ENTERAC指令之一實例實施例中，響應於決定處理器110係在操作之一維護平模式中，處理器110決定環境係適當，處理器之目前特權位準係0，處理器110已停止所有其它執行線之執行，及晶片組120提供如藉由一或多個暫存器126指示之受信任平台容量。開始AC指令之其它實施例可以不同定義適當環境。其它開始AC指令及/或相關運算元可以說明其導致處理器110檢查其之環境之較少、額外及/或不同參數之環境需求。

響應於決定環境係適用於開始一AC模組190，處理器110利用一適當誤差碼(區塊408)可以終止ENTERAC指令。另外，處理器110可以進一步抑制更多受信任軟體層以允許ENTERAC指令之行為。

否則，在區塊 414 中，處理器 110 可以更新事件程序以支援開始 AC 模組 190。在 ENTERAC 指令之一實例實施例中，處理器 110 遮罩 INTR、NMI、SMI、INIT 及 A20M 事件之程序。其它開始 AC 指令及 / 或相關運算元可以說明遮罩較少、額外及 / 或不同事件。其它開始 AC 指令及 / 或相關運算元可以進一步默示說明遮罩之事件及 / 或不遮罩之事件。另外，其它實施例藉由導致計算裝置 100 執行受信任碼，例如，AC 模組 190 響應於這種事件之事件簽章可以避免遮罩事件。

在區塊 416 中，處理器 110 可以鎖定處理器匯流排 130，以防止其它處理器 110 及晶片組 120 在 AC 模組 190 之開始及執行時要求處理器匯流排 130 之擁有權。在 ENTERAC 指令之一實例實施例中，處理器 110 藉由產生其具有一 LT.PROCESSOR.HOLD 匯流排訊息提供其它處理器 110 及晶片組 120 之一特別處理，取得處理器匯流排 130 之專有權。開始 AC 指令及 / 或相關運算元之其它實施例可以說明維持釋放處理器匯流排 130，或可以說明一不同方法以鎖定處理器匯流排 130。

在區塊 420 中，處理器 110 可以組態其之私人記憶體 160 用於接收 AC 模組 190。處理器 110 可以清除私人記憶體 160 之內容，及可以組態有關於私人記憶體 160 之控制結構以致能處理器 110 存取私人記憶體 160。在 ENTERAC 指令之一實例實施例中，處理器 110 更新一或多個控制暫存器以切換快取記憶體 112 到快取如 RAM 模式，及使快取記憶體 112 之內容無效。

其它開始 AC 指令及 / 或相關運算元可以說明用於私人記憶體 160 之不同執行之私人記憶體參數 (如圖 1A-1E)。因此，為準備用於 AC 模組 190 之私人記憶體 160，在執行這些其它開始 AC 指令中之處理器 110 可以執行不同操作。例如，處理器 110 可以致能 / 或組態有關於私人記憶體 160 之一記憶體控制器 (如圖 1E 之 PM 控制器 128)。處理器 110 也可以具有一清除、重設，及 / 或無效信號提供私人記憶體 160 以清除私人記憶體 160。另外，處理器 110 可以寫入零或一些其它位元類型到私人記憶體 160，從私人記憶體 160 關閉電力，及 / 或利用如藉由開始 AC 指令及 / 或運算元說明之一些其它裝置以清除私人記憶體 160。

在區塊 424 中，處理器 110 載入 AC 模組 190 進入其之私人記憶體 160。在 ENTERAC 指令之一實例實施例中，處理器 110 從藉由位址運算元說明之記憶體 140 之一位置開始讀取，直到傳送藉由長度運算元說明之一些位元組到其之快取記憶體 112。開始 AC 指令及 / 或有關運算元之其它實施例依據一不同方法，可以說明用於載入 AC 模組 190 進入其之私人記憶體 160 之參數。例如，其它開始 AC 指令及 / 或有關運算元依據一些不同方法可以說明 AC 模組 190 之位置、私人記憶體 160 之位置，其中載入 AC 模組 190，及 / 或 AC 模組 190 之終止於私人記憶體 160 中。

在區塊 428 中，處理器 110 可以進一步鎖定私人記憶體 160。在 ENTERAC 指令之一實例實施例中，處理器 110 更新一或多個控制暫存器以鎖定其之快取記憶體 112，防止外部

事件例如來自處理器及/或I/O裝置修改AC模組190之儲存線之偵測需求。然而，其它開始AC指令及/或有關運算元可以說明用於處理器110之其它操作。例如，處理器110可以組態有關於私人記憶體160之一記憶體控制器(如圖1E之PM控制器128)，以防止其它處理器110及/或晶片組120存取私人記憶體160。在一些實施例中，可以已經完全鎖定私人記憶體160，因此在區塊428中處理器110可以不採取行動。

在區塊432中，處理器決定是否儲存於其私人記憶體160中之AC模組190根據藉由ENTERAC指令之維護運算元說明之一維護裝置鑒認。在ENTERAC指令之一實例實施例中，處理器110擷取藉由維護運算元說明之一處理器密鑰116、晶片組密鑰124，及/或平台密鑰152。然後，處理器110使用擷取密鑰RSA解密AC模組190之簽章240以取得概要數值242。處理器110使用一SHA-1雜湊法進一步雜湊AC模組190以取得一計算概要數值。然後，處理器110決定AC模組190係響應於計算概要數值鑒認，及概要數值242具有一預期關聯(例如，互相相等)。否則，處理器110決定AC模組190係不鑒認。

其它開始AC指令及/或相關運算元可以說明不同鑒認參數。例如，其它開始AC指令及/或相關運算元可以說明一不同鑒認方法、不同加密演算法，及/或不同雜湊演算法。其它開始AC指令及/或相關運算元可以進一步說明用於鑒認AC模組190之不同密鑰長度、不同密鑰位置，及/或密

鑰。

響應於決定AC模組190係不鑒認，在區塊436中，處理器110產生一誤差碼及終止開始AC指令之執行。否則，在區塊440中，處理器110可以更新計算裝置100之安全狀態以支援AC模組190之執行。在ENTERAC指令之一實例實施例中，在區塊440中，處理器110寫入一開始私人指令到晶片組120之一指令暫存器126，以致能處理器110利用正常非特權讀取及寫入處理，通過私人空間142存取暫存器126。

其它開始AC指令及/或相關運算元可以說明其它操作以組態計算裝置100用於AC模組執行。例如，一開始AC指令及/或相關運算元可以說明處理器110依據其之目前狀態離開私人空間142。一開始AC指令及/或相關運算元也可以說明處理器110致能及/或抑制對明確計算資源，例如維護記憶體範圍、維護儲存裝置、儲存裝置之維護部分、儲存裝置之維護檔案等等之存取。

在更新計算裝置100之安全處理之後，在區塊444中，處理器110可以初始AC模組之執行。在ENTERAC指令之一實例實施例中，處理器110利用藉由模組運算元提供之實體位址，載入其之指令簽章暫存器316，導致處理器110跳到藉由實體位址說明之執行點260，及從執行點260執行AC模組190。其它開始AC指令及/或相關運算元依據一些變換方法可以說明執行點260之位置。例如，一開始AC指令及/或相關運算元可以導致處理器110從AC模組190本身取得執行點260之位置。

請即參考於圖 5，具有說明終止一 AC 模組 190 之一方法 500。尤其，方法 500 說明一處理器 110 響應於具有一維護運算元、一事件運算元，及一開始運算元之一實例 EXITAC 指令之操作。然而，一習於此技者沒有不對稱實驗，應該可以執行具有較少、額外，及/或不同運算元之其它終止 AC 指令。

在區塊 504 中，處理器 110 可以消除/或重建私人記憶體 160 以防止對儲存於私人記憶體 160 中之 AC 模組 190 之進一步存取。在 EXITAC 指令之一實施例中，處理器 110 使其之快取記憶體 112 無效，及更新控制暫存器以切換快取記憶體 112 到操作之正常快取模式。

一終止 AC 指令及/或相關運算元可以說明用於私人記憶體 160 之不同執行之私人記憶體參數(如圖 1A-1E)。因此，為準備計算裝置 100 用於後 AC 碼執行，一終止 AC 指令及/或相關運算元可以導致處理器 110 執行不同操作。例如，處理器 110 可以抑制有關於私人記憶體 160 之一記憶體控制器(如圖 1E 之 PM 控制器 128)，以防止對 AC 模組 190 之進一步存取。處理器 110 也可以具有一清除、重設，及/或無效信號提供私人記憶體 160 以清除私人記憶體 160。另外，處理器 110 可以寫入零或一些其它位元類型到私人記憶體 160，從私人記憶體 160 關閉電力，及/或利用如藉由開始 AC 指令及/或運算元說明之一些其它裝置以清除私人記憶體 160。

在區塊 506 中，處理器 110 根據維護運算元，可以更新計

算裝置 100 之安全狀態以支援後 AC 碼執行。在 EXITAC 指令之一實例實施例中，維護運算元可以說明是否處理器 110 係關閉私人空間 142 或依據其之目前狀態離開私人空間 142。響應於依據其之目前狀態離開私人空間 142，處理器 110 進行到區塊 510。否則，處理器 110 藉由寫入一關閉私人指令到指令暫存器 126，關閉私人空間 142 以防止處理器 110 通過對私人空間 142 之正常無特權讀取及寫入處理，進一步存取指令暫存器 126。

一終止 AC 指令及/或相關運算元之另一實施例可以導致處理器 110 更新計算裝置 100 之其它安全狀態，以支援在 AC 模組 190 之後之碼之執行。例如，一終止 AC 指令及/或相關運算元可以說明處理器 110 致能及/或抑制對明確計算資源，例如維護記憶體範圍、維護儲存裝置、儲存裝置之維護部分、儲存裝置之維護檔案等等之存取。

在區塊 510 中，處理器 110 可以釋放處理器匯流排 130 以致能其它處理器 110 及晶片組 120 要求處理器匯流排 130 之擁有權。在 EXITAC 指令之一實施例中，處理器 110 藉由產生提供具有一 LT PROCESSOR.RELEASE 匯流排訊息其它處理器 110 及晶片組 120 之一特定處理，釋放處理器匯流排 130 之專用權。終止 AC 指令及/或相關運算元之其它實施例可以說明處理器匯流排 130 係保持鎖定，或可以說明一不同方法釋放處理器匯流排 130。

在區塊 514 中，處理器 110 根據遮罩運算元可以更新事件程序。在 EXITAC 指令之一實例實施例中，遮罩運算元說明



是否處理器 110 係致能事件程序或依據其之目前狀態離開事件程序。響應於決定依據其之目前狀態離開事件程序，處理器 110 進行到區塊 516。否則，處理器 110 不遮罩 INTR、NMI、SMI、INIT，及 A20M 事件以致能這種事件之程序。其它開始 AC 指令及 / 或相關運算元可以說明不遮罩較少、額外，及 / 或不同事件。其它開始 AC 指令及 / 或相關運算元可以進一步默示說明遮罩之事件及 / 或不遮罩之事件。

在區塊 516 中，處理器 110 終止 AC 模組 190 之執行，及開始藉由開始運算元說明之後 AC 碼。在 EXITAC 指令之一實例實施例中，處理器 110 利用一碼部分及藉由開始運算元說明之部分補償，更新其之碼部分暫存器及指令簽章暫存器。因此，處理器 110 跳到藉由碼部分及部分補償說明之後 AC 碼之一執行點及從執行點開始執行。

其它終止 AC 指令及 / 或相關運算元依據一些不同方法可以說明後 AC 碼之執行點。例如，一開始 AC 指令可以導致處理器 110 儲存目前指令簽章以識別後 AC 碼之執行點。在這一種實施例中，終止 AC 指令可以擷取藉由開始 AC 指令儲存之執行點，及從擷取之執行點初始後 AC 碼之執行。在本方法中，終止 AC 指令回報執行到採用開始 AC 指令之指令。進一步，在此一實施例中，顯示已經呼叫 AC 模組 190，類似藉由要求碼之一功能呼叫或系統呼叫。

計算裝置 100 之另一實施例揭示於圖 6 中。計算裝置 100 包含處理器 110、其提供處理器 110 對一記憶體空間 640 之存取之一記憶體界面 620，及其提供處理器 110 對媒體 180 之存

取之一媒體界面 170。記憶體空間 640 包含一位址空間，其可以延伸多個裝置可讀取媒體，處理器 110 可以由媒體，例如，韌體、系統記憶體 140、私人記憶體 160、硬碟儲存、網路儲存等等 (如圖 1A-1E) 執行碼。記憶體空間 640 包含前 AC 碼 642、一 AC 模組 190，及後 AC 碼 646。前 AC 碼 642 可以包含作業系統碼、系統庫碼、共享庫碼、應用碼、韌體程序、BIOS 程序及 / 或其可以開始一 AC 模組 190 之執行之其它程序。後 AC 碼 646 同樣可以包含作業系統碼、系統庫碼、共享庫碼、應用碼、韌體程序、BIOS 程序及 / 或其 AC 模組 190 之後可以執行之其它程序。應該瞭解前 AC 碼 642 及後 AC 碼 646 可為相同軟體及 / 或韌體模組，或不同軟體及 / 或韌體模組。

在圖 7A 中說明開始及終止一 AC 模組 190 之一實例實施例。在區塊 704 中，計算裝置 100 響應於執行前 AC 碼 642，儲存 AC 模組 190 進入記憶體空間 640。在一實例實施例中，計算裝置 100 擷取來自一裝置可讀取媒體 180 通過媒體界面 170 之 AC 模組 190，及儲存 AC 模組 190 於記憶體空間 640 中。例如，計算裝置 100 可以擷取來自韌體、一硬碟、系統記憶體、網路儲存、一檔案伺服器、一全球資訊網路伺服器等等之 AC 模組 190，及儲存 AC 模組 190 進入計算裝置 100 之一系統記憶體 140。

在區塊 708 中，計算裝置 100 響應於執行前 AC 碼 642，載入、鑒認，及初始 AC 模組 190 之執行。例如，前 AC 碼 642 可以包含一 ENTER AC 指令，或另外開始 AC 指令，其導致計算裝

置 100 傳送 AC 模組 190 到記憶體空間 640 之私人記憶體 160，鑒認 AC 模組 190，及從前 AC 碼 642 之執行點要求 AC 模組 190 之執行。另外，前 AC 碼 642 可以包含一系列之指令，其導致計算裝置 100 傳送 AC 模組 190 到記憶體空間 640 之私人記憶體 160，鑒認 AC 模組 190，及從前 AC 碼 642 之執行點要求 AC 模組 190 之執行。

在區塊 712 中，計算裝置 100 執行 AC 模組 190 之碼 210 (如圖 2)。在區塊 716 中，計算裝置 100 終止 AC 模組 190 之執行，及初始記憶體空間 640 之後 AC 碼 646 之執行。例如，AC 模組 190 可以包含一 EXITAC 指令，或另外終止 AC 指令，其導致計算裝置 100 終止 AC 模組 190 之執行，更新計算裝置 100 之安全狀態，及從後 AC 碼 646 之一執行點初始後 AC 碼 646 之執行。另外，AC 模組 190 可以包含一系列之指令，其導致計算裝置 100 終止 AC 模組 190 之執行，更新計算裝置 100 之安全狀態，及從後 AC 碼 646 之執行點初始後 AC 碼 646 之執行。

在圖 7B 中說明開始及終止一 AC 模組 190 之另一實例實施例。在區塊 740 中，計算裝置 100 響應於執行前 AC 碼 642，儲存 AC 模組 190 進入記憶體空間 640。在一實例實施例中，計算裝置 100 擷取來自一裝置可讀取媒體 180 通過媒體界面 170 之 AC 模組 190，及儲存 AC 模組 190 於記憶體空間 640 中。例如，計算裝置 100 可以擷取來自韌體、一硬碟、系統記憶體、網路儲存、一檔案伺服器、一全球資訊網路伺服器等等之 AC 模組 190，及儲存 AC 模組 190 進入計算裝置 100 之一系統記憶體 140。

在區塊 744 中，計算裝置 100 響應於執行前 AC 碼 642，載入、鑒認，及初始 AC 模組 190 之執行。在區塊 744 中，計算裝置進一步儲存用於其係根據指令簽章之後 AC 碼 646 之一執行點。例如，前 AC 碼 642 可以包含一 ENTER AC 指令，或另外開始 AC 指令，其導致計算裝置 100 傳送 AC 模組 190 到記憶體空間 640 之私人記憶體 160，鑒認 AC 模組 190，從前 AC 碼 642 之執行點要求 AC 模組 190 之執行，及儲存指令簽章以使處理器 110 在執行 AC 模組 190 之後可以回到採用開始 AC 指令之指令。另外，前 AC 碼 642 可以包含一系列之指令，其導致計算裝置 100 傳送 AC 模組 190 到記憶體空間 640 之私人記憶體 160，鑒認 AC 模組 190，從前 AC 碼 642 之執行點要求 AC 模組 190 之執行，及儲存指令簽章。

在區塊 748 中，計算裝置 100 執行 AC 模組 190 之碼 210 (如圖 2)。在區塊 752 中，計算裝置 100 終止 AC 模組 190 之執行，及載入根據儲存於區塊 744 中之執行點之指令簽章，及初始採用開始 AC 指令之指令，或在區塊 744 中執行之系列之指令之執行。例如，AC 模組 190 可以包含一 EXIT AC 指令，或另外終止 AC 指令，其導致計算裝置 100 終止 AC 模組 190 之執行，更新計算裝置 100 之安全狀態，及從藉由儲存於區塊 744 中之指令簽章說明之後 AC 碼 646 之一執行點初始後 AC 碼 646 之執行。另外，AC 模組 190 可以包含一系列之指令，其導致計算裝置 100 終止 AC 模組 190 之執行，更新計算裝置 100 之安全狀態，及從藉由儲存於區塊 744 中之指令簽章說明之後 AC 碼 646 之一執行點初始後 AC 碼 646 之執行。

圖 8 說明用於使用揭示技術之一設計之模擬、模仿，及製造之一些設計說明及格式。資料說明一設計可以說明依據一些方法之設計。第一，如在模擬方面係有用，可以使用一硬體說明語言，或其基本提供預期如何執行設計硬體之一計算化模式之其它功能說明語言說明硬體。硬體模型 810 係可以儲存於一儲存媒體 800 例如一電腦記憶體中，以使可以使用模擬軟體 820 來模擬模型，該模擬軟體 820 將一測試程式組 830 套用至該硬體模型 810，以決定如果真正功能係如需求。在一些實施例中，模擬軟體係不記錄、捕捉，及包含於媒體中。

另外，在設計程序之一些級可以產生具有邏輯及/或電晶體閘之一電路位準模型。有時藉由其使用可程式化邏輯組成模型之專用硬體模擬器同樣可以模擬本模型。取得一進一步程度之本類型之模擬可以係一模仿技術。在任何狀態中，可重建硬體係另一實施例，其可以要求一裝置可讀取媒體利用揭示之技術儲存一模型。

而且，大部分設計，在一些級，到達說明在硬體模型中之一些裝置之實體配置方式之資料之一位準。在其中使用習知半導體製造技術之狀態中，說明硬體模型之資料可以係說明在用於產生積體電路之遮罩之不同遮罩層上之一些特徵之出現及消失之資料。再次，說明積體電路之資料包含在依據資料可以模擬或製造，以執行這些技術之電路或邏輯中揭示之技術。

在設計之任何說明中，資料係可以儲存於任何格式之一

電腦可讀取媒體中。調變或反之產生傳送這種資訊之一光學或電子波 860、一記憶體 850，或一磁性或光學儲存 840 例如一碟片可以係該媒體。說明設計或設計之特定部分之位元組係其本身係可以購買，及藉由其它文件使用於進一步設計或製造之一文件。

儘管明確例示之實施例已經說明及在附圖中揭示，可以瞭解的是這些實施例僅係說明及非限制本發明，且本發明並不限於已揭示及說明之特定結構及配置方式，因為習於此技者可利用學習本揭示而產生一些其它修改。

#### 圖式簡單說明

本發明係藉由舉例說明且不為附圖所限制，為了說明之簡化及清晰，在圖式中說明之元件並不需要依據比例繪製。例如，為了清晰可以相對於其它元件誇大一些元件之尺寸。再者，其中考慮到對稱，在圖式之間已經重複參考數字，以指示相應或類似元件。

圖 1A-1E 說明具有私人記憶體之一計算裝置之舉例實施例。

圖 2 說明其可以藉由在圖 1A-1E 中所示之計算裝置開始之一實例鑒認碼 (AC) 模組。

圖 3 說明在圖 1A-1E 中所示之計算裝置之一處理器之一舉例實施例。

圖 4 說明開始在圖 2 中所示之 AC 模組之一實例方法。

圖 5 說明終止在圖 2 中所示之 AC 模組之執行之一實例方法。

圖 6 說明在圖 1A-1E 中所示之計算裝置之另一實施例。

圖 7A-7B 說明開始及終止在圖 2 中所示之 AC 模組之執行之一實施方法。

圖 8 說明用於模擬、模仿及/或測試在圖 1A-1E 中所示之計算裝置之處理器之一系統。

#### 圖式代表符號說明

100	計算裝置
110	處理器
112、360	快取記憶體
114	控制暫存器
116	密鑰
120	晶片組
122	記憶體控制器
124	晶片組密鑰
126	受信任平台暫存器
128	私人記憶體控制器
130	處理器匯流排
140	系統記憶體
142	私人空間
144	公共空間
150	實體符記
152	平台密鑰
160	私人記憶體
170	媒體界面

180	媒體
190	鑒認碼模組
210	碼
212	碼傳呼
220	資料
222	資料傳呼
230	表頭
240	簽章
242	概要數值
250	模組標印器
260	執行點
302	前端
304	處理器匯流排界面
306	暫存器檔案
312	一般用途暫存器
314	指令暫存器
316	指令點暫存器
318	狀態/控制暫存器
320	其它暫存器
330	取得單元
340	解碼器
350	指令排序
370	執行單元
380	退出單元
400、500	方法
620	記憶體界面



640	記憶體空間
642	前 AC 碼
646	後 AC 碼
800	儲存媒體
810	硬體模型
820	模擬軟體
830	測試程式組
840	儲存裝置
850	記憶體
860	波

#### 肆、中文發明摘要

本發明提供一種載入、鑒認及/或執行儲存於一私人記憶體中之鑒認碼模組之裝置及方法。

#### 伍、英文發明摘要

Apparatus and method load, authenticate, and/or execute authenticated code modules stored in a private memory.

## 拾、申請專利範圍

1. 一種方法，包含：

傳送一鑒認碼到一私人記憶體；及

執行儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組，以響應於決定儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組係有效。

2. 如申請專利範圍第1項之方法，其中傳送進一步包含傳送藉由一記憶體之一運算元所指定之數個位元組。

3. 如申請專利範圍第1項之方法，進一步包含：

組態該處理器之一快取記憶體以類似一隨機存取記憶體方式運作，

其中傳送包含儲存該鑒認碼模組於該快取記憶體中。

4. 如申請專利範圍第3項之方法，進一步包含在儲存該鑒認碼模組於該快取記憶體中之前使該快取記憶體無效。

5. 如申請專利範圍第3項之方法，進一步包含鎖定該快取記憶體以防止取代該鑒認碼模組之線。

6. 如申請專利範圍第1項之方法，進一步包含根據該鑒認碼模組之一數位簽章決定該鑒認碼是否有效。

7. 如申請專利範圍第1項之方法，進一步包含：

從儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組取得一第一數值；

從該鑒認碼模組計算一第二數值；及

響應於具有一預定關聯之該第一及該第二數值而決定該鑒認碼模組係有效。

8. 如申請專利範圍第1項之方法，進一步包含

擷取一密鑰；

利用該密鑰解密該鑒認碼模組之一數位簽章以取得一第一數值；

雜湊該鑒認碼模組以取得一第二數值；及

響應於具有一預定關聯之該第一及第二數值而執行該鑒認碼模組。

9. 如申請專利範圍第8項之方法，其中

解密包含使用該密鑰以RSA解密該數位簽章；及

雜湊包含施加一SHA-1雜湊搜尋法於該鑒認碼模組以取得該第二數值。

10. 如申請專利範圍第8項之方法，進一步包含從該處理器擷取該密鑰。

11. 如申請專利範圍第8項之方法，進一步包含從一晶片組擷取該密鑰。

12. 如申請專利範圍第8項之方法，進一步包含從一符記擷取該密鑰。

13. 如申請專利範圍第1項之方法，其中傳送包含從一裝置可讀取媒體接收該鑒認碼模組。

14. 一種計算裝置，包含：

一晶片組；

一記憶體，其耦合於該晶片組；

一裝置可讀取媒體界面，用以從一裝置可讀取媒體接收一鑒認碼模組；

一私人記憶體，其耦合於該晶片組；及

一處理器，用於將該鑒認碼模組從該裝置可讀取媒體界面將該鑒認碼模組從該裝置可讀取媒體界面傳送到該私人記憶體，及用於鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

15.如申請專利範圍第14項之裝置，其中該晶片組包含一耦合於該記憶體之記憶體控制器及一耦合於該私人記憶體之分離私人記憶體控制器。

16.如申請專利範圍第14項之裝置，其中該晶片組包含一密鑰，及該處理器根據該晶片組之該密鑰鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

17.如申請專利範圍第14項之裝置，其中該處理器包含一密鑰及根據該處理器之該密鑰鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

18.如申請專利範圍第14項之裝置，進一步包含一符記，其耦合於該晶片組，該符記包含一密鑰，其中該處理器根據該符記之該密鑰鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

19.一種計算裝置，其包含一晶片組；一裝置可讀取媒體界面，用於從一裝置可讀取媒體接收一鑒認碼模組；及

一處理器，其通過一處理器匯流排耦合於該晶片組，該處理器將該鑒認碼模組從該裝置可讀取媒體界面傳

送到該處理器之一私人記憶體，及用於鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

20.如申請專利範圍第19項之裝置，其中該私人記憶體係通過一專用匯流排耦合於該處理器。

21.如申請專利範圍第19項之裝置，其中該私人記憶體係在該處理器內。

22.如申請專利範圍第19項之裝置，其中該私人記憶體包含該處理器之內部快取記憶體。

23.如申請專利範圍第19項之裝置，進一步包含

其它處理器，該等其它處理器通過該處理器匯流排耦合於該晶片組；其中

該處理器進一步鎖定該處理器匯流排以防止該其它處理器修改該鑒認碼模組。

24.一種計算裝置，包含

一記憶體；

一晶片組，包含一用於定義該記憶體之一部分為私人記憶體之記憶體控制器；

一裝置可讀取媒體界面，用於從一裝置可讀取媒體接收一鑒認碼模組；及

一處理器，用於將該鑒認碼模組從該裝置可讀取媒體界面傳送到該處理器之一私人記憶體，及用於鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

25.如申請專利範圍第24項之裝置，其中該晶片組包含一耦合於該記憶體之記憶體控制器及一耦合於該私人記憶

體之分離私人記憶體控制器。

26.如申請專利範圍第24項之裝置，其中

該晶片組包含一密鑰，及

該處理器根據該晶片組之該密鑰鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

27.如申請專利範圍第24項之裝置，其中

該處理器包含一密鑰及根據該處理器之該密鑰鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

28.如申請專利範圍第24項之裝置，進一步包含

一符記，其包含一密鑰，其中

該處理器根據該符記之該密鑰鑒認儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組。

29.一種裝置可讀取媒體，包含響應執行之一或多個指令，用以導致一計算裝置執行下列動作

傳送一鑒認碼到有關於一處理器之一私人記憶體；及執行儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組，以響應於決定儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組係有效。

30.如申請專利範圍第29項之裝置可讀取媒體，其中響應執行之該等一或多個指令導致該計算裝置執行下列動作

根據該鑒認碼模組之一數位簽章決定該鑒認碼是否有效。

31.如申請專利範圍第29項之裝置可讀取媒體，其中響應執行之該等一或多個指令導致該計算裝置執行下列動作

從儲存於該私人記憶體中之該鑒認碼模組取得一第

一數值；

從該鑒認碼模組計算一第二數值；及

響應於具有一預定關聯之該第一及該第二數值而決定該鑒認碼模組係有效。

32.如申請專利範圍第29項之裝置可讀取媒體，其中響應執行之該等一或多個指令導致該計算裝置執行下列動作

擷取一不對稱密鑰；

利用該不對稱密鑰解密該鑒認碼模組之一數位簽章以取得一第一數值；

雜湊該鑒認碼模組以取得一第二數值；及

響應於具有一預定關聯之該第一及該第二數值而初始執行該鑒認碼模組。

33.如申請專利範圍第29項之裝置可讀取媒體，其中該等一或多個指令包含一開始指令，用以響應執行而導致該計算裝置執行下列動作

擷取一不對稱密鑰；

利用該不對稱密鑰解密該鑒認碼模組之一數位簽章以取得一第一數值；

雜湊該鑒認碼模組以取得一第二數值；及

響應於具有一預定關聯之該第一及該第二數值而初始執行該鑒認碼模組。

34.如申請專利範圍第33項之裝置可讀取媒體，其中響應執行之該等一或多個指令導致該計算裝置執行下列動作

通過一裝置可讀取媒體界面接收該鑒認碼模組。



拾壹、圖式

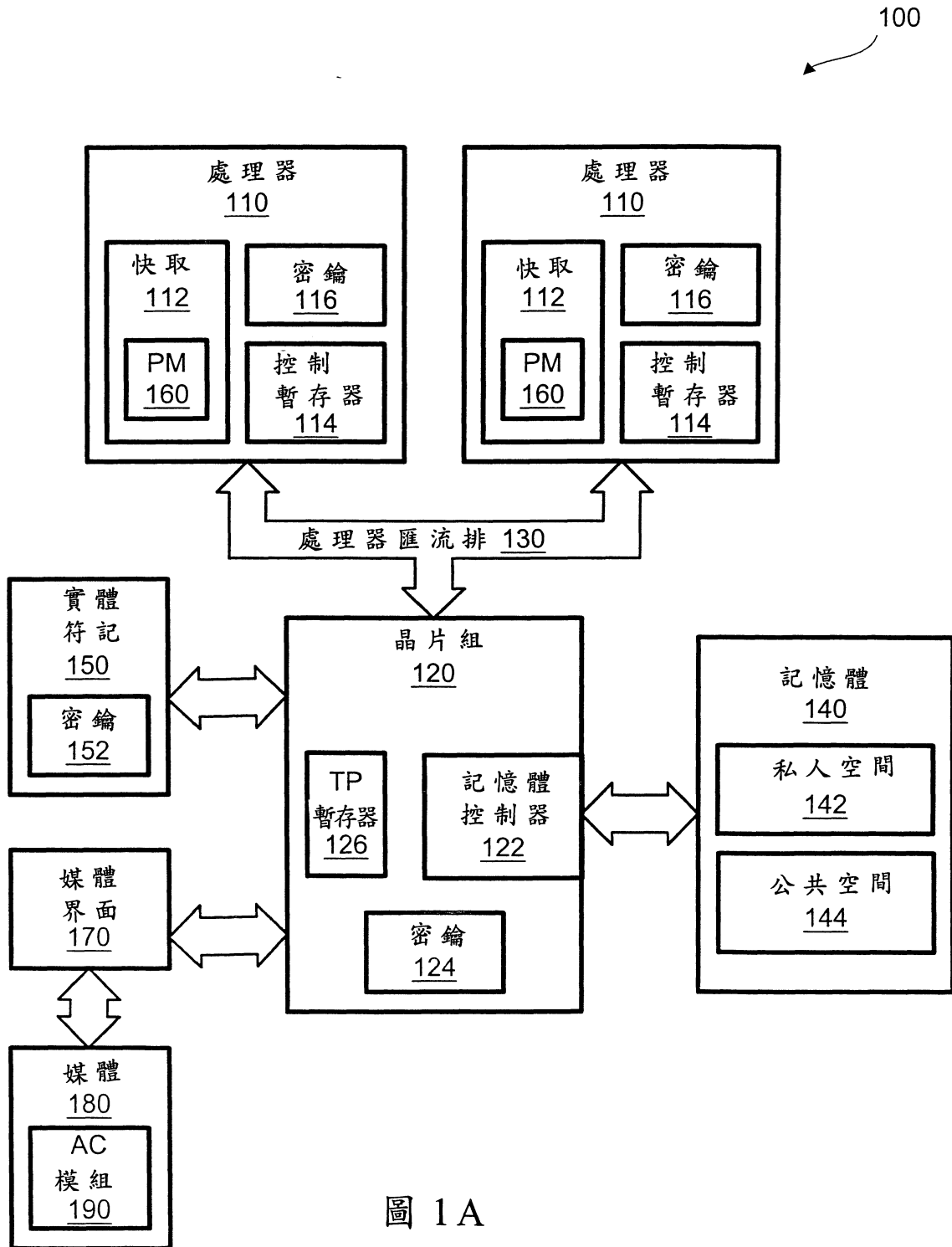


圖 1A

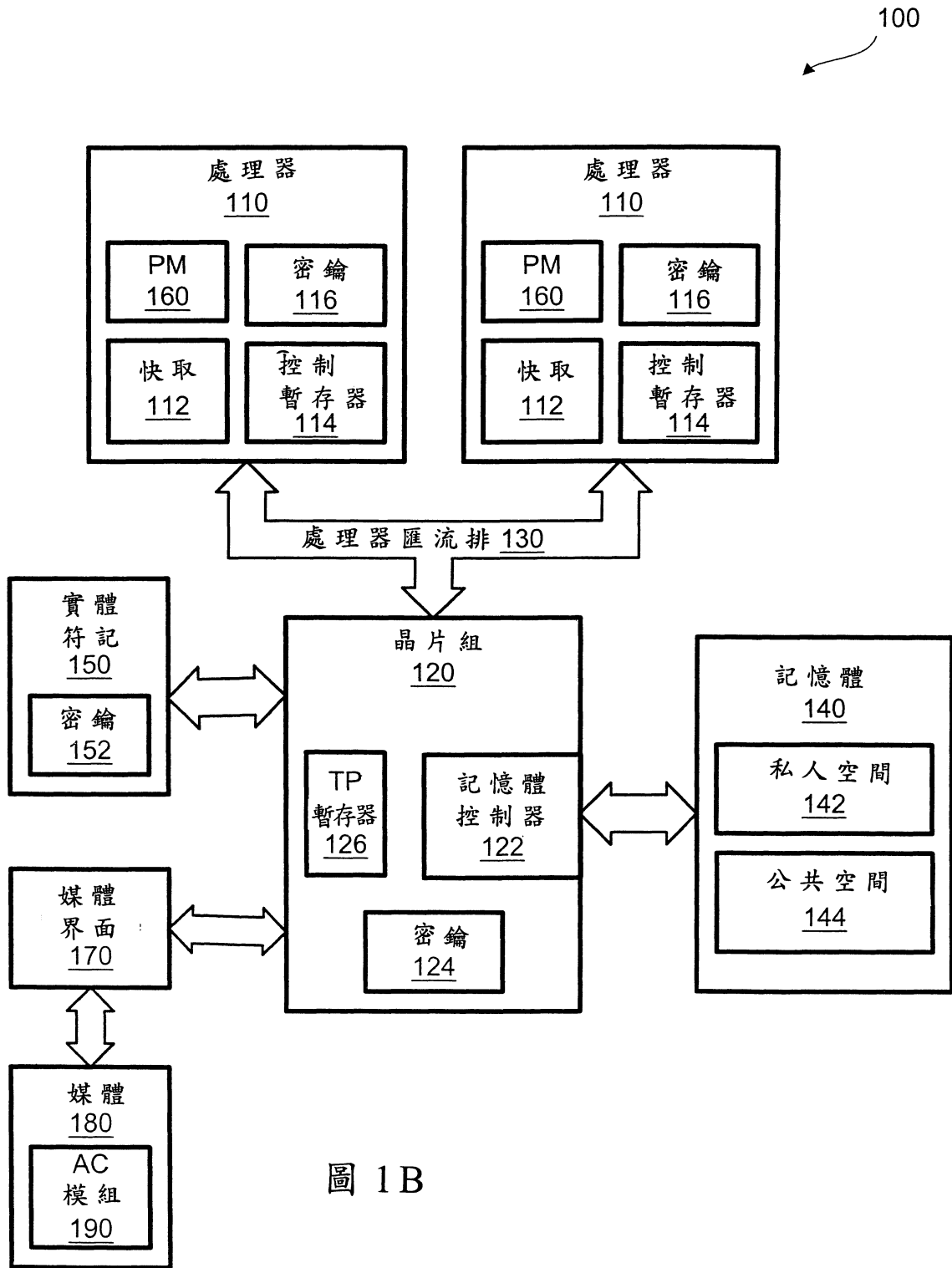


圖 1B

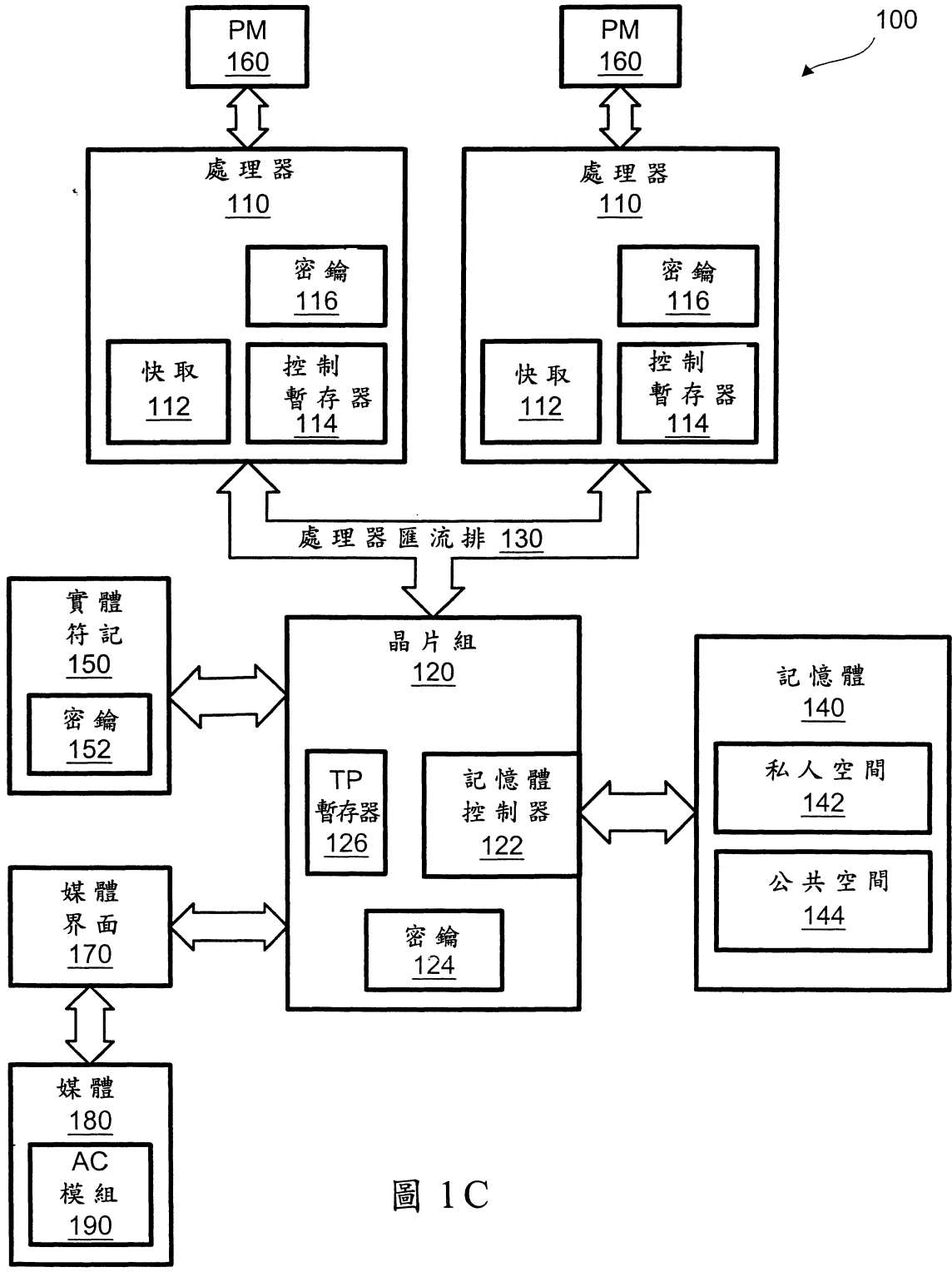


圖 1C

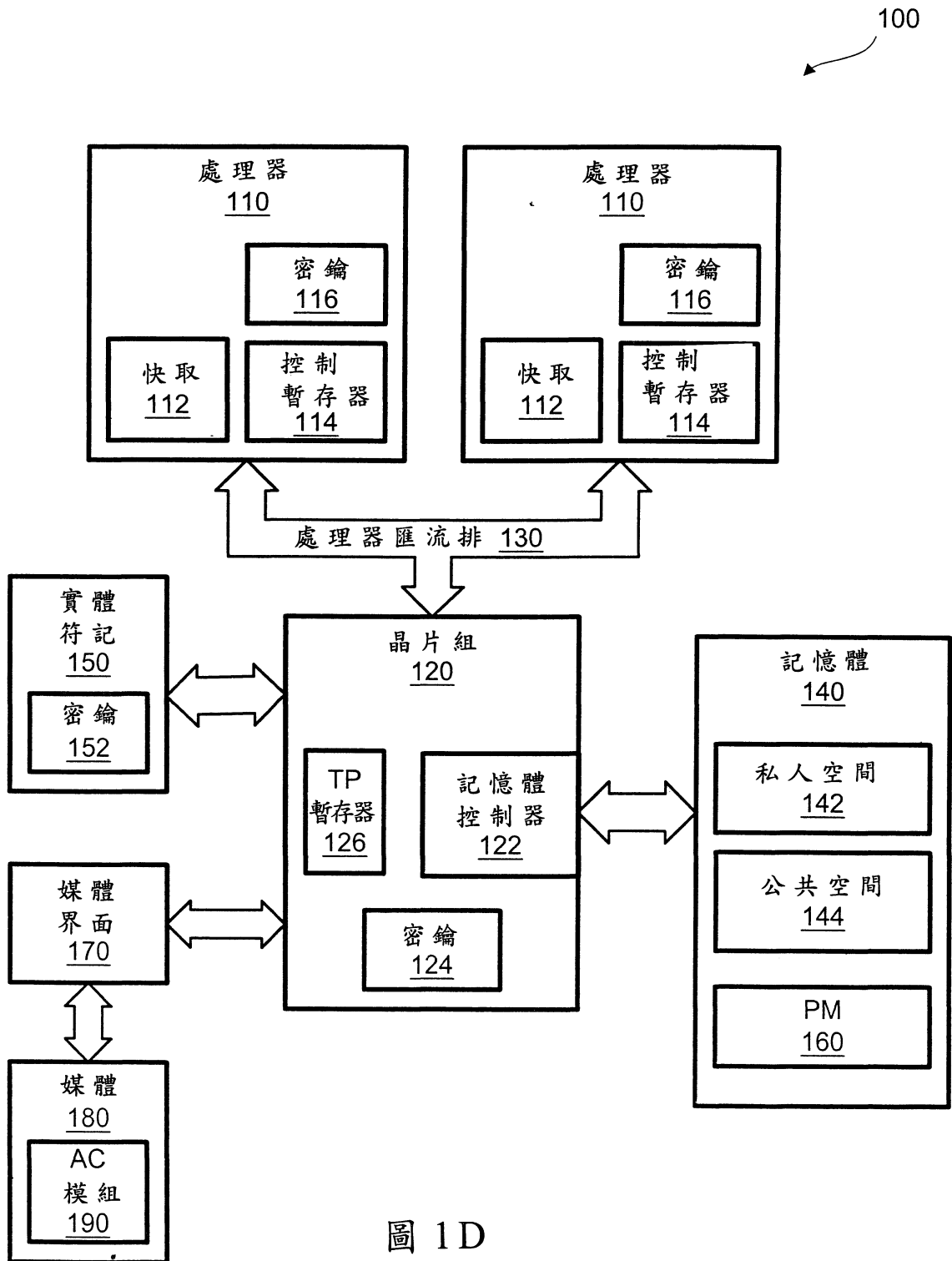


圖 1D

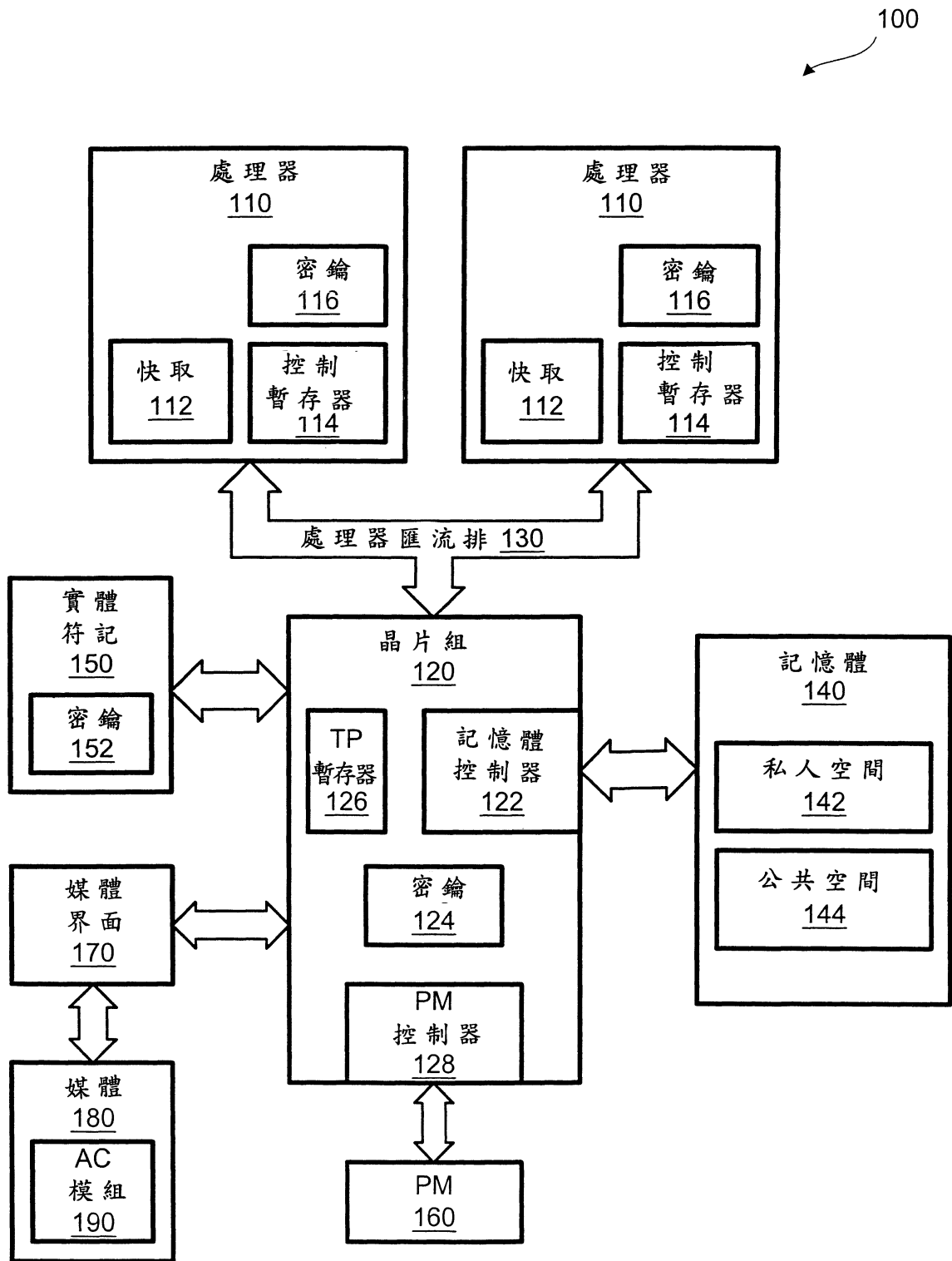


圖 1E

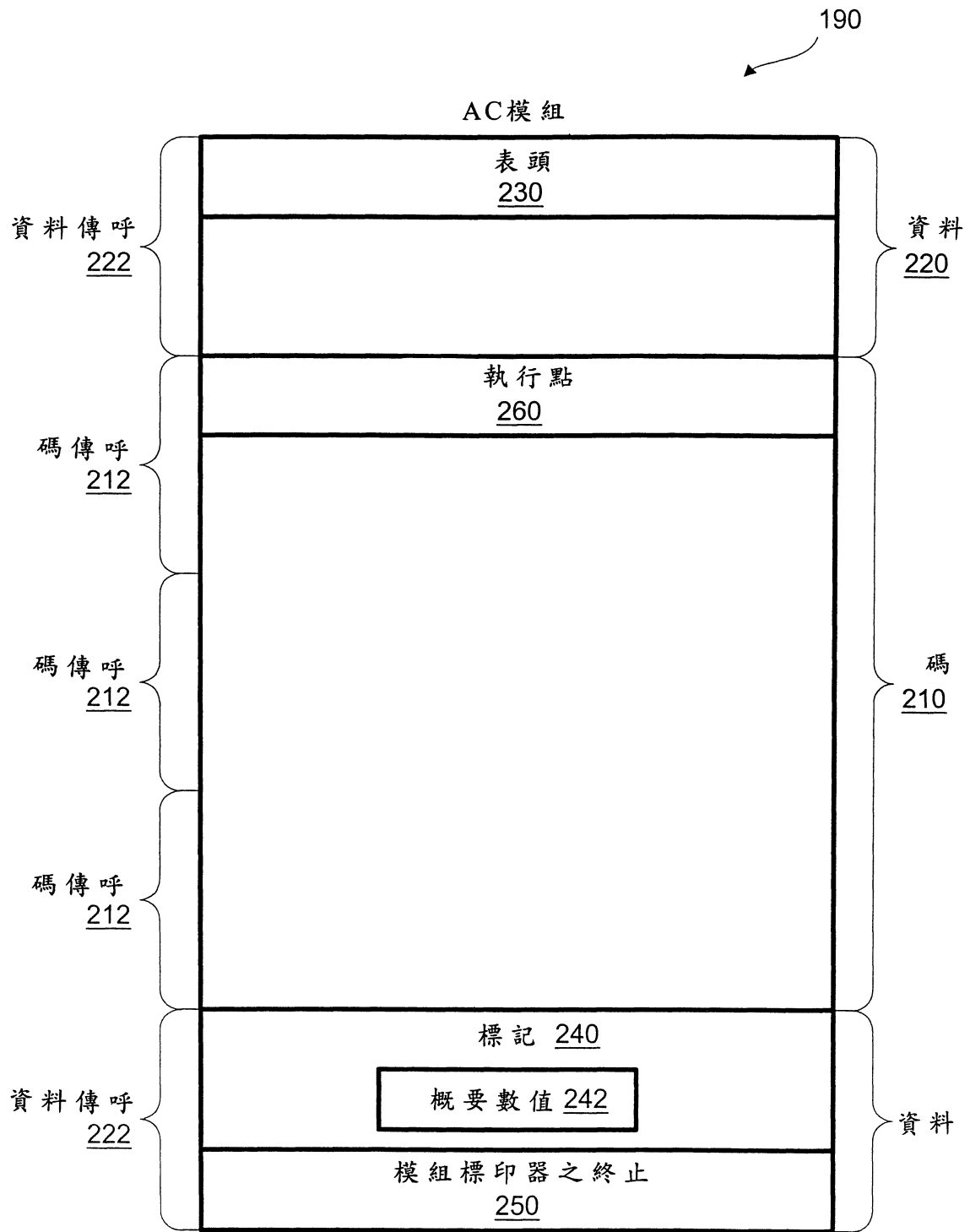


圖 2

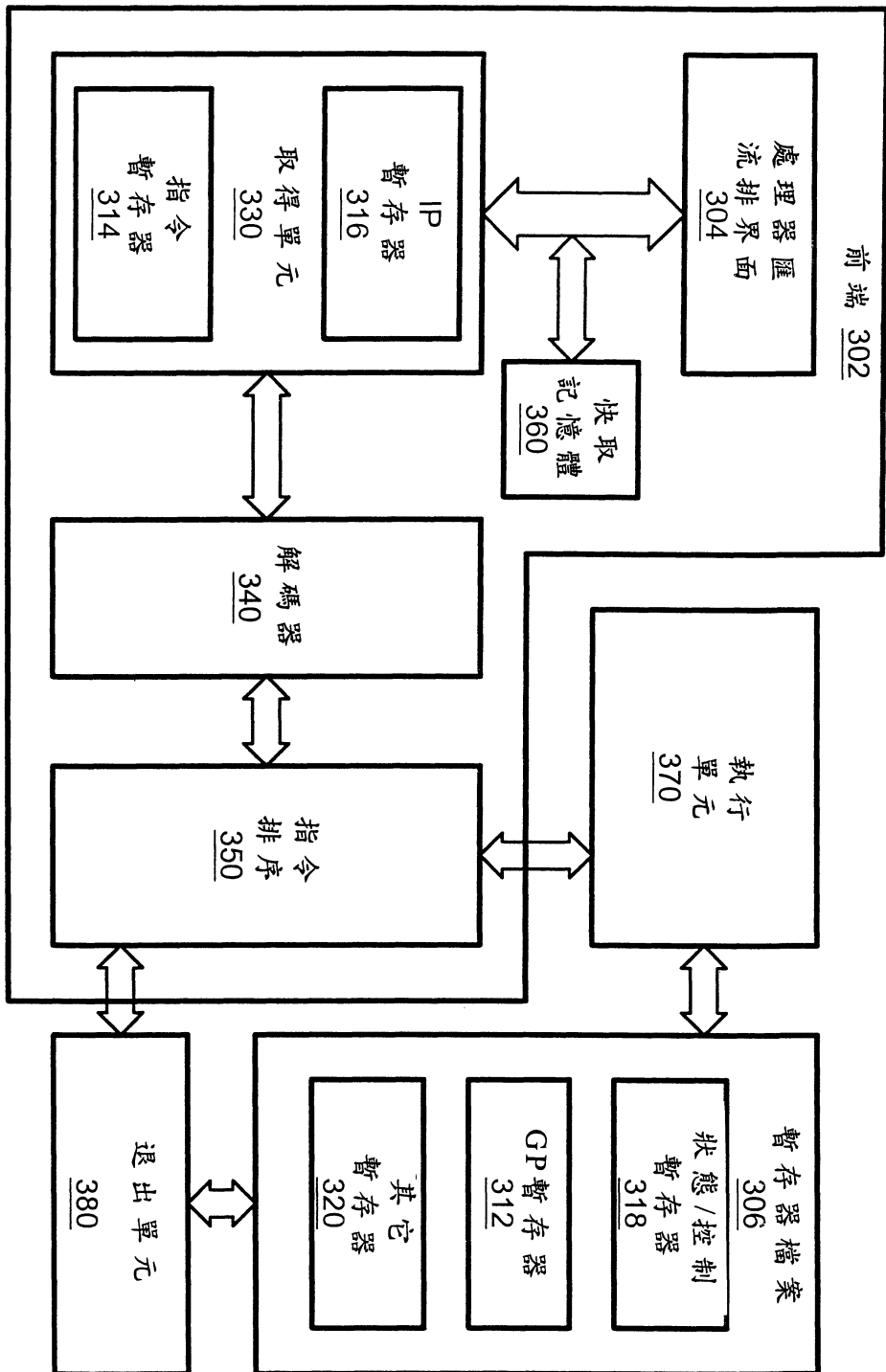


圖 3

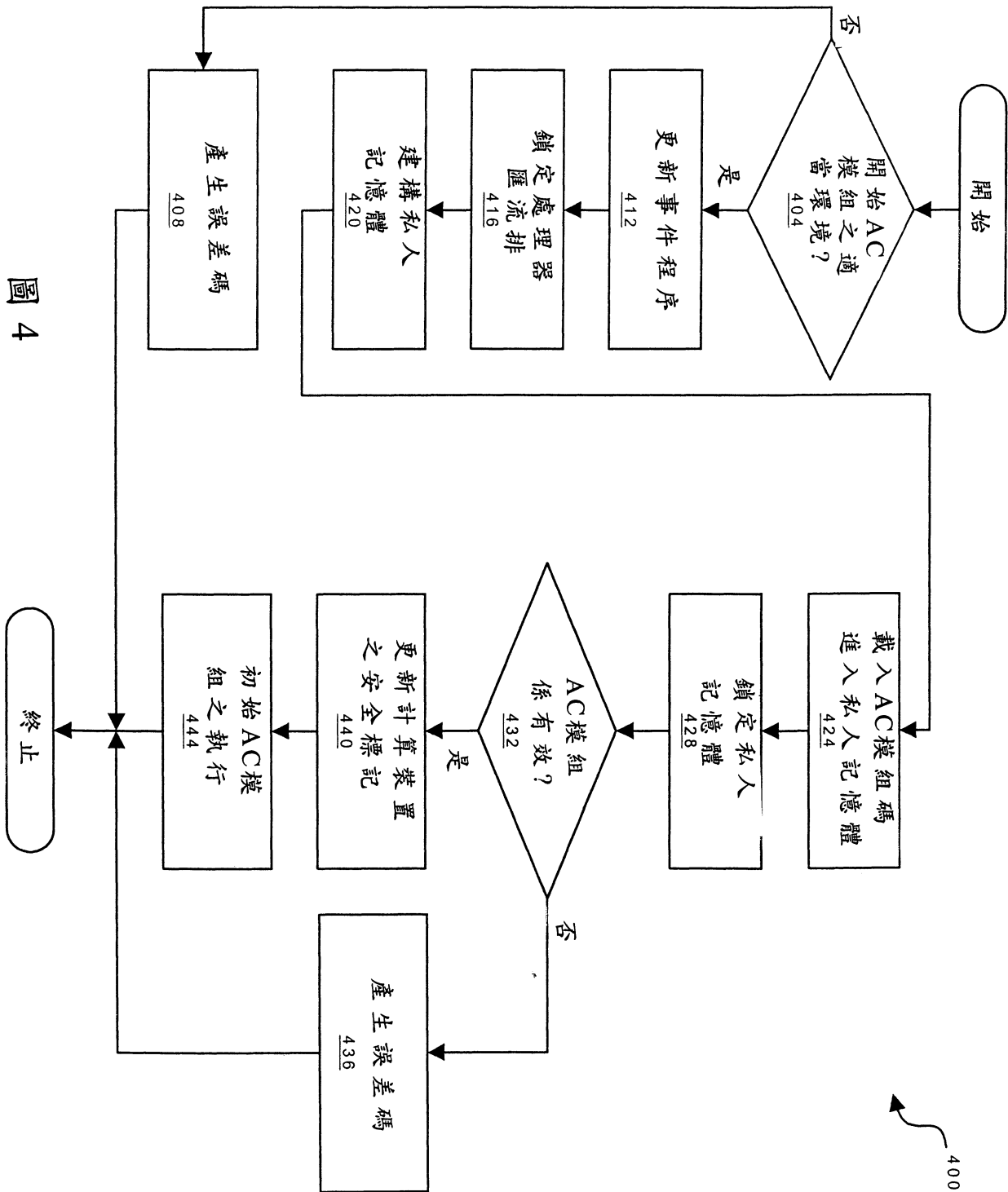


圖 4

400



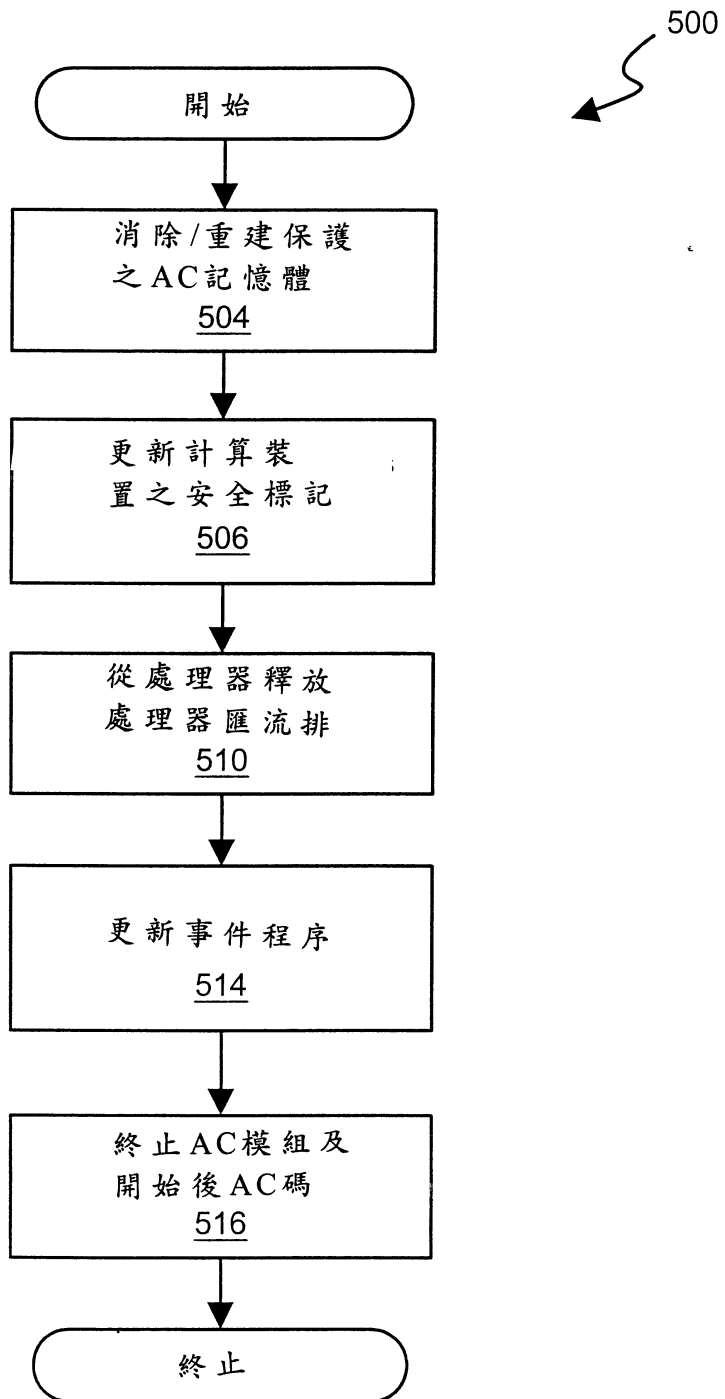


圖 5

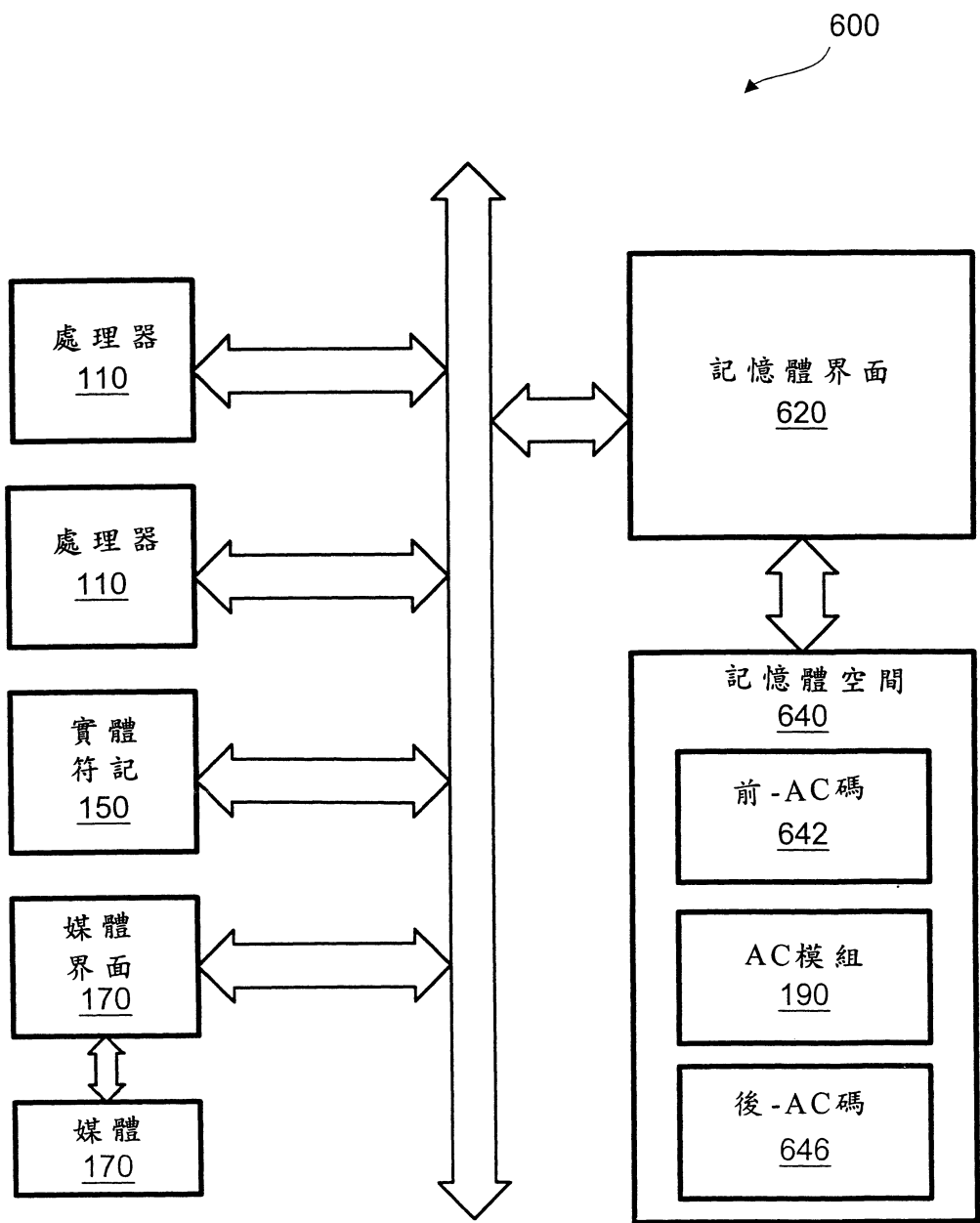


圖 6

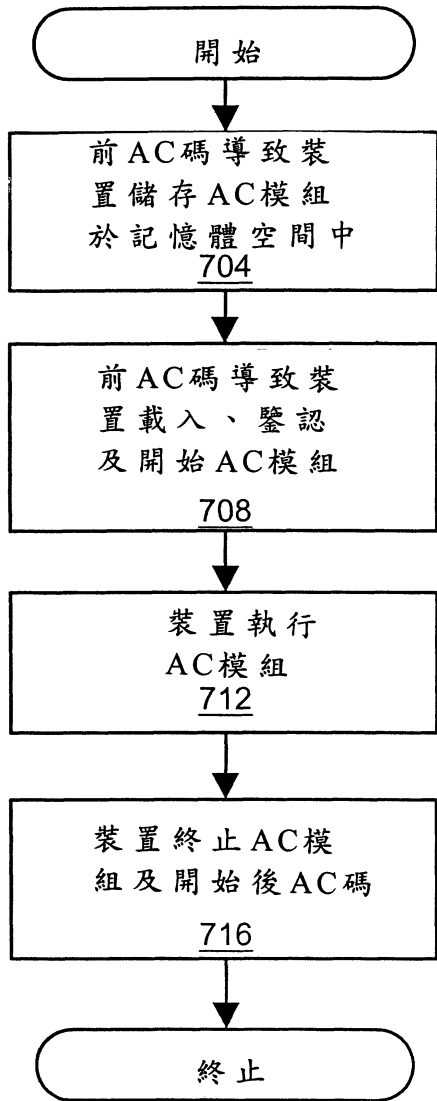


圖 7A

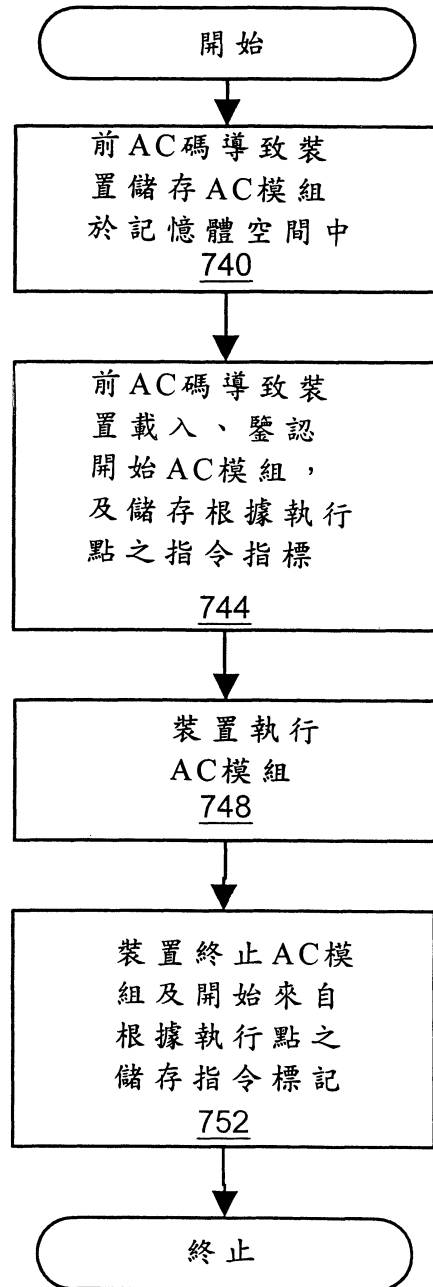


圖 7B

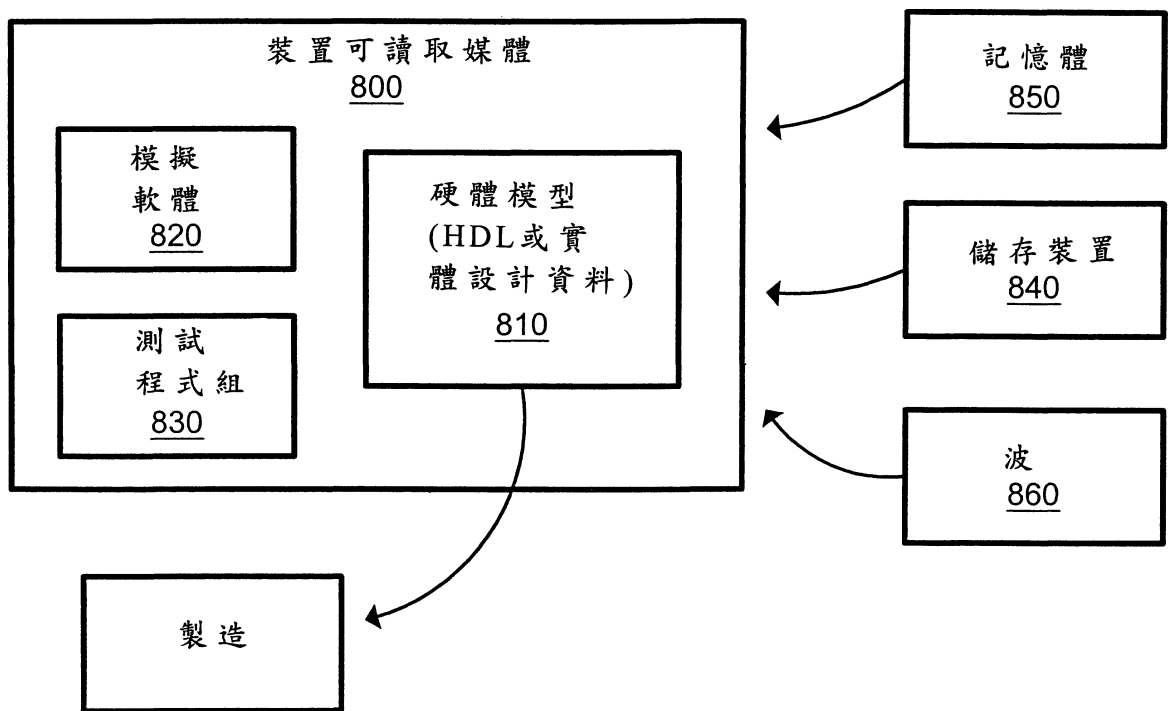


圖 8

陸、(一)、本案指定代表圖為：第 1A 圖

(二)、本代表圖之元件代表符號簡單說明：

100	計算裝置	140	系統記憶體
110	處理器	142	私人空間
112	快取記憶體	144	公共空間
114	控制暫存器	150	實體符記
116	密鑰	152	平台密鑰
120	晶片組	160	私人記憶體
122	記憶體控制器	170	媒體界面
124	晶片組密鑰	180	媒體
126	受信任操作台暫存器	190	鑒認碼模組
130	處理器匯流排		

柒、本案若有化學式時，請揭示最能顯示發明特徵的化學式：