

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11) 特許出願公開番号

特開2019-9509

(P2019-9509A)

(43) 公開日 平成31年1月17日(2019.1.17)

(51) Int.Cl.			F I			テーマコード (参考)
H04L	9/32	(2006.01)	H04L	9/00	675B	5J104
G09C	1/00	(2006.01)	G09C	1/00	640E	
H04L	9/08	(2006.01)	H04L	9/00	601F	

審査請求 未請求 請求項の数 13 O L (全 30 頁)

(21) 出願番号	特願2017-120830 (P2017-120830)	(71) 出願人	504139662
(22) 出願日	平成29年6月20日 (2017. 6. 20)		国立大学法人名古屋大学
			愛知県名古屋市千種区不老町 1 番
		(71) 出願人	395011665
			株式会社オートネットワーク技術研究所
			三重県四日市市西末広町 1 番 1 4 号
		(71) 出願人	000183406
			住友電装株式会社
			三重県四日市市西末広町 1 番 1 4 号
		(71) 出願人	000002130
			住友電気工業株式会社
			大阪府大阪市中央区北浜四丁目 5 番 3 3 号
		(74) 代理人	100114557
			弁理士 河野 英仁

最終頁に続く

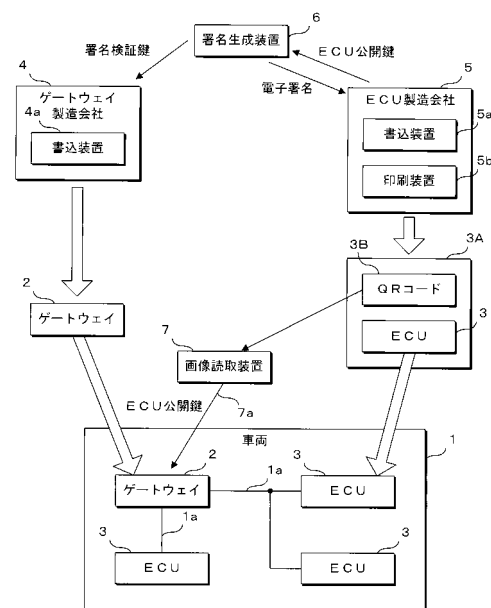
(54) 【発明の名称】 車載認証システム、通信装置、車載認証装置、コンピュータプログラム、通信装置の認証方法及び通信装置の製造方法

(57) 【要約】 (修正有)

【課題】車両外の装置との無線通信などを必要とせず通信装置を認証することができる車載認証システムを提供する。

【解決手段】車両に搭載されるECU(Electronic Control Unit)3は第1秘密鍵及び第1公開鍵を記憶し、ゲートウェイ2は第2秘密鍵、第2公開鍵及び署名検証鍵を記憶する。ゲートウェイ2は、電子署名が付された第1公開鍵を取得して署名検証鍵にて検証し、正当な第1公開鍵を用いて第2公開鍵を暗号化してECU3へ送信する。ECU3は、暗号化された第2公開鍵を受信して第1秘密鍵にて復号し、第1秘密鍵を用いて復号して得た第2公開鍵を用いて第1公開鍵を暗号化してゲートウェイ2へ送信する。ゲートウェイ2は、暗号化された第1公開鍵を受信して第2秘密鍵にて復号し、復号した第1公開鍵が別途取得した第1公開鍵と比較して正当であると判定した場合に、ECU3が正当な装置であると認証する。

【選択図】図1



【特許請求の範囲】

【請求項 1】

車両内のネットワークに新たに接続された通信装置を車載認証装置が認証する車載認証システムにおいて、

前記通信装置は、第 1 秘密鍵及び第 1 公開鍵が記憶された第 1 記憶部を有し、

前記車載認証装置は、

第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵、並びに、前記第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵が記憶された第 2 記憶部と、

前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得する第 1 公開鍵取得部と、

前記第 1 公開鍵取得部が取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記第 2 記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証する署名検証部と、

前記署名検証部により正当であると判定された電子署名が付された第 1 公開鍵を用いて、前記第 2 記憶部に記憶された第 2 公開鍵を暗号化する第 2 公開鍵暗号化部と、

前記第 2 公開鍵暗号化部が暗号化した前記第 2 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信する第 2 公開鍵送信部と

を有し、

前記通信装置は、

前記車載認証装置から暗号化された前記第 2 公開鍵を受信する第 2 公開鍵受信部と、

前記第 2 公開鍵受信部が受信した前記第 2 公開鍵を、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号する第 2 公開鍵復号部と、

前記第 2 公開鍵復号部が復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化する第 1 公開鍵暗号化部と、

前記第 1 公開鍵暗号化部が暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信する第 1 公開鍵送信部と

を更に有し、

前記車載認証装置は、

前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信する第 1 公開鍵受信部と、

前記第 1 公開鍵受信部が受信した前記第 1 公開鍵を、前記第 2 記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号する第 1 公開鍵復号部と、

前記第 1 公開鍵復号部が復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定する第 1 公開鍵判定部と

を更に有し、

前記第 1 公開鍵判定部が前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証すること

を特徴とする車載認証システム。

【請求項 2】

前記車載認証装置の前記第 2 記憶部は、前記ネットワークを介した前記車両内の通信に用いられる共通鍵を記憶し、

前記車載認証装置は、

前記第 1 公開鍵判定部が正当であると判定した前記第 1 公開鍵を用いて、前記第 2 記憶部に記憶された前記共通鍵を暗号化する共通鍵暗号化部と、

前記共通鍵暗号化部が暗号化した前記共通鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信する共通鍵送信部と

を有し、

前記通信装置は、

前記車載認証装置から暗号化された前記共通鍵を受信する共通鍵受信部と、

前記共通鍵受信部が受信した前記共通鍵を、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号する共通鍵復号部と

を有し、

前記通信装置の前記第 1 記憶部は、前記共通鍵復号部が復号した前記共通鍵を記憶すること

10

20

30

40

50

を特徴とする請求項 1 に記載の車載認証システム。

【請求項 3】

前記通信装置又は前記通信装置の付随物には、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を可視化した情報が描かれており、

前記情報を取得する可視化情報取得装置を更に備え、

前記車載認証装置は、前記可視化情報取得装置が取得した情報に基づいて前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得すること

を特徴とする請求項 1 又は請求項 2 に記載の車載認証システム。

【請求項 4】

前記署名検証鍵と対になる署名生成鍵を記憶した記憶部と、入力された前記第 1 公開鍵に対して前記記憶部に記憶された前記署名生成鍵を用いて電子署名を生成する署名生成部とを有する署名生成装置を備えること

を特徴とする請求項 1 乃至請求項 3 のいずれか 1 つに記載の車載認証システム。

【請求項 5】

前記車載認証装置の前記第 1 公開鍵取得部は、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵と共に、該第 1 公開鍵と対になる前記第 1 秘密鍵を記憶した前記通信装置の識別情報を取得し、

前記車載認証装置は、前記第 1 公開鍵取得部が取得した前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を、前記識別情報に対応付けて前記第 2 記憶部に記憶し、

前記通信装置は、前記ネットワークに接続された際に、自身の識別情報を前記車載認証装置へ送信する識別情報送信部を有し、

前記車載認証装置は、前記通信装置から前記識別情報を受信する識別情報受信部を有し、

前記車載認証装置の前記第 2 公開鍵暗号化部は、前記識別情報受信部が受信した識別情報に対応付けられた前記第 1 公開鍵を用いて前記第 2 公開鍵を暗号化すること

を特徴とする請求項 1 乃至請求項 4 のいずれか 1 つに記載の車載認証システム。

【請求項 6】

車両内のネットワークに接続される通信装置において、

第 1 秘密鍵及び第 1 公開鍵が記憶された記憶部と、

前記ネットワークに接続された車載認証装置から暗号化された第 2 公開鍵を受信する第 2 公開鍵受信部と、

前記第 2 公開鍵受信部が受信した前記第 2 公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号する第 2 公開鍵復号部と、

前記第 2 公開鍵復号部が復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化する第 1 公開鍵暗号化部と、

前記第 1 公開鍵暗号化部が暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信する第 1 公開鍵送信部と

を備えることを特徴とする通信装置。

【請求項 7】

車両内のネットワークに接続される通信装置において、

第 1 秘密鍵が記憶された記憶部を備え、

装置本体又は装置の付随物には、前記第 1 秘密鍵と対になる第 1 公開鍵及び該第 1 公開鍵の正当性を示す電子署名を可視化した情報が描かれていること

を特徴とする通信装置。

【請求項 8】

車両内のネットワークに新たに接続された通信装置を認証する車載認証装置において、

前記通信装置が記憶している第 1 秘密鍵と対になる第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵、並びに、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵が記憶された記憶部と、

前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得する第 1 公開鍵取得部と、

前記第 1 公開鍵取得部が取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前

10

20

30

40

50

記記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証する署名検証部と、

前記署名検証部により正当であると判定された電子署名が付された第１公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された第２公開鍵を暗号化する第２公開鍵暗号化部と、

前記第２公開鍵暗号化部が暗号化した前記第２公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信する第２公開鍵送信部と、

前記通信装置から暗号化された前記第１公開鍵を受信する第１公開鍵受信部と、

前記第１公開鍵受信部が受信した前記第１公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第２秘密鍵を用いて復号する第１公開鍵復号部と、

前記第１公開鍵復号部が復号した前記第１公開鍵の正否を判定する第１公開鍵判定部とを備え、

前記第１公開鍵判定部が前記第１公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証すること

を特徴とする車載認証装置。

【請求項９】

第１秘密鍵及び第１公開鍵が記憶された記憶部を有するコンピュータに、

車両内のネットワークに接続された車載認証装置から暗号化された第２公開鍵を受信させ、

受信した前記第２公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第１秘密鍵を用いて復号させ、

復号した前記第２公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された前記第１公開鍵を暗号化させ、

暗号化した前記第１公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信させること

を特徴とするコンピュータプログラム。

【請求項１０】

車両内のネットワークに接続された通信装置が記憶している第１秘密鍵と対になる第１公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵、並びに、第２秘密鍵及び第２公開鍵が記憶された記憶部を有するコンピュータに、

前記電子署名が付された前記第１公開鍵を取得させ、

取得した前記第１公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証させ、

検証により正当であると判定された電子署名が付された第１公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された第２公開鍵を暗号化させ、

暗号化した前記第２公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信させ、

前記通信装置から暗号化された前記第１公開鍵を受信させ、

受信した前記第１公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第２秘密鍵を用いて復号させ、

復号した前記第１公開鍵の正否を判定させ、

前記第１公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証させること

を特徴とするコンピュータプログラム。

【請求項１１】

第１秘密鍵及び第１公開鍵を車両内のネットワークに接続される通信装置の第１記憶部に記憶し、

第２秘密鍵及び第２公開鍵、並びに、前記第１公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵を車載認証装置の第２記憶部に記憶し、

前記車載認証装置が、前記電子署名が付された前記第１公開鍵を取得し、取得した前記第１公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記第２記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証し、検証により正当であると判定された電子署名が付された第１公開鍵を用いて、前記第２記憶部に記憶された第２公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第２公開鍵

10

20

30

40

50

を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信し、

前記通信装置が、前記車載認証装置から暗号化された前記第 2 公開鍵を受信し、受信した前記第 2 公開鍵を、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信し、

前記車載認証装置が、前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信し、受信した前記第 1 公開鍵を、前記第 2 記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定し、前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証すること

を特徴とする通信装置の認証方法。

10

【請求項 1 2】

署名生成装置が、第 1 公開鍵の電子署名を生成し、

情報書込装置が、前記第 1 公開鍵及び該第 1 公開鍵と対になる第 1 秘密鍵を、車両内のネットワークに接続される通信装置の第 1 記憶部に書き込み、

印刷装置が、前記通信装置又は前記通信装置の付随物に、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を可視化した情報を印刷し、

情報書込装置が、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵、並びに、前記第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵を車載認証装置の第 2 記憶部に書き込み、

可視化情報取得装置が、印刷された前記情報を取得し、

前記車載認証装置が、前記可視化情報取得装置が取得した情報に基づいて前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得し、取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記第 2 記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証し、検証により正当であると判定された電子署名が付された第 1 公開鍵を用いて、前記第 2 記憶部に記憶された第 2 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 2 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信し、

20

前記通信装置が、前記車載認証装置から暗号化された前記第 2 公開鍵を受信し、受信した前記第 2 公開鍵を、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信し、

前記車載認証装置が、前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信し、受信した前記第 1 公開鍵を、前記第 2 記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定し、前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証すること

30

を特徴とする通信装置の認証方法。

【請求項 1 3】

署名生成装置が、第 1 公開鍵の電子署名を生成し、

情報書込装置が、前記第 1 公開鍵及び該第 1 公開鍵と対になる第 1 秘密鍵を、車両内のネットワークに接続される通信装置の第 1 記憶部に書き込み、

印刷装置が、前記通信装置又は前記通信装置の付随物に、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を可視化した情報を印刷すること

40

を特徴とする通信装置の製造方法。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、車両内のネットワークに接続された通信装置を認証するための車載認証システム、通信装置、車載認証装置、コンピュータプログラム、通信装置の認証方法及び通信装置の製造方法に関する。

【背景技術】

【0002】

近年、車両の自動運転又は運転補助等の技術が研究開発されており、車両の高機能化が

50

推し進められている。車両の高機能化に伴って、車両に搭載される ECU (Electronic Control Unit) などの制御装置においては、ハードウェア及びソフトウェアが高機能化及び複雑化している。これに対して、車両の制御システムに不正な装置又はソフトウェアの注入を行うことによって、例えば車両の乗っ取りなどの攻撃が行われ得るという問題がある。車両に対する不正な攻撃を防ぐため、例えば通信の暗号化などの種々の対策が検討されている。

【 0 0 0 3 】

特許文献 1 においては、車両の電子キーを交換後に再登録する際のセキュリティ性を確保することを目的とした電子キー登録システムが提案されている。この電子キー登録システムでは、車両に搭載された ECU が車両外のセンターとの通信を行って、交換する電子キーが正当なものであるか否かの照合を行うことによって、セキュリティ性を高めている。また特許文献 2 においては、故障などにより ECU を交換した場合に、交換後の ECU に電子キーを登録する電子キー登録システムが提案されている。この電子キー登録システムでは、交換後の ECU が電子キーから読み出した情報を車両外のセンターへ送信して照合を行い、照合が成立した場合に電子キーを登録することによって、セキュリティ性を高めている。

10

【 0 0 0 4 】

特許文献 3 においては、管理装置及び ECU の間で共通のデータを生成し、このデータを通信のメッセージ認証コードの生成又は暗号鍵に使用することでセキュリティ性を向上することを目的とした車載制御システムが提案されている。この車載制御システムでは、管理装置及び ECU が共通の第 1 データを記憶し、管理装置が第 2 データを生成して ECU へ送信し、管理装置及び ECU が第 1 データ及び第 2 データを用いて共通の第 3 データを生成する。

20

【 0 0 0 5 】

非特許文献 1 においては、車両に対して新たな ECU を追加する際に、車内ネットワークを介した通信にて必要となる暗号処理用の鍵を、車両に搭載されたセキュリティゲートウェイと新たな ECU との間で安全に授受するための方法が提案されている。この方法では、セキュリティゲートウェイが有するマスターキー及び初期マスターキーと、新たな ECU に書き込まれた初期マスターキーとを利用して、最終的にセキュリティゲートウェイが通信用のセッションキーを ECU へ送信する。

30

【 先行技術文献 】

【 特許文献 】

【 0 0 0 6 】

【 特許文献 1 】 特開 2 0 1 4 - 1 5 6 7 2 3 号 公 報

【 特許文献 2 】 特開 2 0 1 4 - 0 7 7 2 8 1 号 公 報

【 特許文献 3 】 特開 2 0 1 7 - 0 6 0 0 3 1 号 公 報

【 非特許文献 】

【 0 0 0 7 】

【 非特許文献 1 】 Takaya Kubota, Mitsuru Shiozaki and Takeshi Fujino, "Proposal and Implementation of Key Exchange Protocol suitable for In-Vehicle Network based on Symmetric Key Cipher using PUF as Key Storage", escarEU2016, 2016.

40

【 発明の概要 】

【 発明が解決しようとする課題 】

【 0 0 0 8 】

特許文献 1 , 2 に記載された電子キー登録システムでは、車両外のセンターを利用して電子キーの照合を行う必要があるが、車両は必ずしも車両外の装置と通信を行うことができる環境にあるとは限らず、センターとの通信を行うことができない場合にはこのシステムを利用できないという問題がある。

【 0 0 0 9 】

特許文献 3 に記載の車載制御システムでは、センターなどとの通信を行う必要はないが

50

、管理装置と共通の第１データをＥＣＵのメモリなどに予め書き込んでおく必要がある。例えばＥＣＵの故障による交換又は機能追加のための新たなＥＣＵの追加等を行う場合には、交換又は追加される新たなＥＣＵのメモリに共通の第１データを書き込む必要がある。このため、ＥＣＵの交換又は追加等の作業を行う作業者が、第１データを不正に取得することが可能である。不正に第１データを取得した悪意の作業者は、例えば第１データを不正な装置のメモリに書き込み、不正な装置を車両に取り付けるなどの行為を行う虞がある。非特許文献１に記載の技術も同様に、新たなＥＣＵに対して共通の初期マスターキーの書き込みを行う必要があり、この際に初期マスターキーが漏洩する可能性がある。

【００１０】

本発明は、斯かる事情に鑑みてなされたものであって、その目的とするところは、車両外の装置との無線通信などを必要とせずに、車両に対する通信装置の交換又は追加等を行った際にこの通信装置を認証することができる車載認証システム、通信装置、車載認証装置、コンピュータプログラム、通信装置の認証方法及び通信装置の製造方法を提供することにある。

【課題を解決するための手段】

【００１１】

本発明に係る車載認証システムは、車両内のネットワークに新たに接続された通信装置を車載認証装置が認証する車載認証システムにおいて、前記通信装置は、第１秘密鍵及び第１公開鍵が記憶された第１記憶部を有し、前記車載認証装置は、第２秘密鍵及び第２公開鍵、並びに、前記第１公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵が記憶された第２記憶部と、前記電子署名が付された前記第１公開鍵を取得する第１公開鍵取得部と、前記第１公開鍵取得部が取得した前記第１公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記第２記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証する署名検証部と、前記署名検証部により正当であると判定された電子署名が付された第１公開鍵を用いて、前記第２記憶部に記憶された第２公開鍵を暗号化する第２公開鍵暗号化部と、前記第２公開鍵暗号化部が暗号化した前記第２公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信する第２公開鍵送信部とを有し、前記通信装置は、前記車載認証装置から暗号化された前記第２公開鍵を受信する第２公開鍵受信部と、前記第２公開鍵受信部が受信した前記第２公開鍵を、前記第１記憶部に記憶された前記第１秘密鍵を用いて復号する第２公開鍵復号部と、前記第２公開鍵復号部が復号した前記第２公開鍵を用いて、前記第１記憶部に記憶された前記第１公開鍵を暗号化する第１公開鍵暗号化部と、前記第１公開鍵暗号化部が暗号化した前記第１公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信する第１公開鍵送信部とを更に有し、前記車載認証装置は、前記通信装置から暗号化された前記第１公開鍵を受信する第１公開鍵受信部と、前記第１公開鍵受信部が受信した前記第１公開鍵を、前記第２記憶部に記憶された前記第２秘密鍵を用いて復号する第１公開鍵復号部と、前記第１公開鍵復号部が復号した前記第１公開鍵の正否を判定する第１公開鍵判定部とを更に有し、前記第１公開鍵判定部が前記第１公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証することを特徴とする。

【００１２】

また、本発明に係る車載認証システムは、前記車載認証装置の前記第２記憶部が、前記ネットワークを介した前記車両内の通信に用いられる共通鍵を記憶し、前記車載認証装置は、前記第１公開鍵判定部が正当であると判定した前記第１公開鍵を用いて、前記第２記憶部に記憶された前記共通鍵を暗号化する共通鍵暗号化部と、前記共通鍵暗号化部が暗号化した前記共通鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信する共通鍵送信部とを有し、前記通信装置は、前記車載認証装置から暗号化された前記共通鍵を受信する共通鍵受信部と、前記共通鍵受信部が受信した前記共通鍵を、前記第１記憶部に記憶された前記第１秘密鍵を用いて復号する共通鍵復号部とを有し、前記通信装置の前記第１記憶部は、前記共通鍵復号部が復号した前記共通鍵を記憶することを特徴とする。

【００１３】

また、本発明に係る車載認証システムは、前記通信装置又は前記通信装置の付随物には

、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を可視化した情報が描かれており、前記情報を取得する可視化情報取得装置を更に備え、前記車載認証装置は、前記可視化情報取得装置が取得した情報に基づいて前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得することを特徴とする。

【0014】

また、本発明に係る車載認証システムは、前記署名検証鍵と対になる署名生成鍵を記憶した記憶部と、入力された前記第 1 公開鍵に対して前記記憶部に記憶された前記署名生成鍵を用いて電子署名を生成する署名生成部とを有する署名生成装置を備えることを特徴とする。

【0015】

また、本発明に係る車載認証システムは、前記車載認証装置の前記第 1 公開鍵取得部は、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵と共に、該第 1 公開鍵と対になる前記第 1 秘密鍵を記憶した前記通信装置の識別情報を取得し、前記車載認証装置は、前記第 1 公開鍵取得部が取得した前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を、前記識別情報に対応付けて前記第 2 記憶部に記憶し、前記通信装置は、前記ネットワークに接続された際に、自身の識別情報を前記車載認証装置へ送信する識別情報送信部を有し、前記車載認証装置は、前記通信装置から前記識別情報を受信する識別情報受信部を有し、前記車載認証装置の前記第 2 公開鍵暗号化部は、前記識別情報受信部が受信した識別情報に対応付けられた前記第 1 公開鍵を用いて前記第 2 公開鍵を暗号化することを特徴とする。

【0016】

また、本発明に係る通信装置は、車両内のネットワークに接続される通信装置において、第 1 秘密鍵及び第 1 公開鍵が記憶された記憶部と、前記ネットワークに接続された車載認証装置から暗号化された第 2 公開鍵を受信する第 2 公開鍵受信部と、前記第 2 公開鍵受信部が受信した前記第 2 公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号する第 2 公開鍵復号部と、前記第 2 公開鍵復号部が復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化する第 1 公開鍵暗号化部と、前記第 1 公開鍵暗号化部が暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信する第 1 公開鍵送信部とを備えることを特徴とする。

【0017】

また、本発明に係る通信装置は、車両内のネットワークに接続される通信装置において、第 1 秘密鍵が記憶された記憶部を備え、装置本体又は装置の付随物には、前記第 1 秘密鍵と対になる第 1 公開鍵及び該第 1 公開鍵の正当性を示す電子署名を可視化した情報が描かれていることを特徴とする。

【0018】

また、本発明に係る車載認証装置は、車両内のネットワークに新たに接続された通信装置を認証する車載認証装置において、前記通信装置が記憶している第 1 秘密鍵と対になる第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵、並びに、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵が記憶された記憶部と、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得する第 1 公開鍵取得部と、前記第 1 公開鍵取得部が取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証する署名検証部と、前記署名検証部により正当であると判定された電子署名が付された第 1 公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された第 2 公開鍵を暗号化する第 2 公開鍵暗号化部と、前記第 2 公開鍵暗号化部が暗号化した前記第 2 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信する第 2 公開鍵送信部と、前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信する第 1 公開鍵受信部と、前記第 1 公開鍵受信部が受信した前記第 1 公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号する第 1 公開鍵復号部と、前記第 1 公開鍵復号部が復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定する第 1 公開鍵判定部とを備え、前記第 1 公開鍵判定部が前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証することを特徴とする。

【0019】

また、本発明に係るコンピュータプログラムは、第 1 秘密鍵及び第 1 公開鍵が記憶された記憶部を有するコンピュータに、車両内のネットワークに接続された車載認証装置から暗号化された第 2 公開鍵を受信させ、受信した前記第 2 公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号させ、復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化させ、暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信させることを特徴とする。

【 0 0 2 0 】

また、本発明に係るコンピュータプログラムは、車両内のネットワークに接続された通信装置が記憶している第 1 秘密鍵と対になる第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵、並びに、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵が記憶された記憶部を有するコンピュータに、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得させ、取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証させ、検証により正当であると判定された電子署名が付された第 1 公開鍵を用いて、前記記憶部に記憶された第 2 公開鍵を暗号化させ、暗号化した前記第 2 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信させ、前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信させ、受信した前記第 1 公開鍵を、前記記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号させ、復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定させ、前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証させることを特徴とする。

10

【 0 0 2 1 】

また、本発明に係る通信装置の認証方法は、第 1 秘密鍵及び第 1 公開鍵を車両内のネットワークに接続される通信装置の第 1 記憶部に記憶し、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵、並びに、前記第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵を車載認証装置の第 2 記憶部に記憶し、前記車載認証装置が、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得し、取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記第 2 記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証し、検証により正当であると判定された電子署名が付された第 1 公開鍵を用いて、前記第 2 記憶部に記憶された第 2 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 2 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信し、前記通信装置が、前記車載認証装置から暗号化された前記第 2 公開鍵を受信し、受信した前記第 2 公開鍵を、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 2 公開鍵を用いて、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信し、前記車載認証装置が、前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信し、受信した前記第 1 公開鍵を、前記第 2 記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定し、前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証することを特徴とする。

20

30

【 0 0 2 2 】

また、本発明に係る通信装置の認証方法は、署名生成装置が、第 1 公開鍵の電子署名を生成し、情報書込装置が、前記第 1 公開鍵及び該第 1 公開鍵と対になる第 1 秘密鍵を、車両内のネットワークに接続される通信装置の第 1 記憶部に書き込み、印刷装置が、前記通信装置又は前記通信装置の付随物に、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を可視化した情報を印刷し、情報書込装置が、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵、並びに、前記第 1 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する署名検証鍵を車載認証装置の第 2 記憶部に書き込み、可視化情報取得装置が、印刷された前記情報を取得し、前記車載認証装置が、前記可視化情報取得装置が取得した情報に基づいて前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を取得し、取得した前記第 1 公開鍵に付された前記電子署名の正否を、前記第 2 記憶部に記憶された前記署名検証鍵を用いて検証し、検証により正当であると判定された電子署名が付された第 1 公開鍵を用いて、前記第 2 記憶部に記憶された第 2 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 2 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記通信装置へ送信し、前記通信装置が、前記車載認証装置から暗号化された前記第 2 公開鍵を受信し、受信した前記第 2 公開鍵を、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 2 公開

40

50

鍵を用いて、前記第 1 記憶部に記憶された前記第 1 公開鍵を暗号化し、暗号化した前記第 1 公開鍵を、前記ネットワークを介して前記車載認証装置へ送信し、前記車載認証装置が、前記通信装置から暗号化された前記第 1 公開鍵を受信し、受信した前記第 1 公開鍵を、前記第 2 記憶部に記憶された前記第 2 秘密鍵を用いて復号し、復号した前記第 1 公開鍵の正否を判定し、前記第 1 公開鍵が正当であると判定した場合に、前記通信装置が正当な装置であると認証することを特徴とする。

【0023】

また、本発明に係る通信装置の製造方法は、署名生成装置が、第 1 公開鍵の電子署名を生成し、情報書込装置が、前記第 1 公開鍵及び該第 1 公開鍵と対になる第 1 秘密鍵を、車両内のネットワークに接続される通信装置の第 1 記憶部に書き込み、印刷装置が、前記通信装置又は前記通信装置の付随物に、前記電子署名が付された前記第 1 公開鍵を可視化した情報を印刷することを特徴とする。

10

【0024】

本発明においては、車両内のネットワークに新たに接続された通信装置を、車両に搭載された車載認証装置が認証する（即ち、この通信装置が正当な装置であるか否かを判断する）。

通信装置は、第 1 秘密鍵及び第 1 公開鍵を記憶しておく。車載認証装置は、第 2 秘密鍵及び第 2 公開鍵と、電子署名の正否を検証する署名検証鍵とを記憶しておく。通信装置及び車載認証装置は、共通の鍵情報を記憶しておく必要がないため、装置の製造後に共通の鍵情報が扱われることはなく、共通の鍵情報が漏えいすることはない。本発明の手法では、これらの鍵情報の記憶は装置の製造段階で予め行われる。

20

【0025】

まず車載認証装置は、車両内のネットワークに対して新たに接続される通信装置の第 1 公開鍵を取得する。公開鍵は外部に漏えいしても問題がない情報であるため、車載認証装置による第 1 公開鍵の取得はどのような方法で行われてもよい。ただし第 1 公開鍵には電子署名が付され、車載認証装置は、予め記憶した署名検証鍵を用いて取得した第 1 公開鍵の正否を検証する。第 1 公開鍵が正当なものである場合、この第 1 公開鍵を用いて、自身が記憶している第 2 公開鍵を暗号化し、暗号化した第 2 公開鍵を、車両内のネットワークを介して新たに接続された通信装置へ送信する。このときに送信される第 2 公開鍵を復号することができるのは、暗号化に用いた第 1 公開鍵と対になる第 1 秘密鍵を有する通信装置のみである。

30

【0026】

車載認証装置から暗号化された第 2 公開鍵を受信した通信装置は、自身が記憶している第 1 秘密鍵を用いて第 2 公開鍵を復号する。この第 2 公開鍵を用いて通信装置は、自身が記憶している第 1 公開鍵を暗号化し、暗号化した第 1 公開鍵を、車両内のネットワークを介して車載認証装置へ送信する。このときに送信される第 1 公開鍵を復号することができるのは、暗号化に用いた第 2 公開鍵と対になる第 2 秘密鍵を有する車載認証装置のみである。

【0027】

通信装置から暗号化された第 1 公開鍵を受信した車載認証装置は、自身が記憶している第 2 秘密鍵を用いて第 1 公開鍵を復号し、復号した第 1 公開鍵の正否を判定する。このときに車載認証装置は、例えば復号した第 1 公開鍵が、電子署名付きで取得した第 1 公開鍵と一致する場合に、この第 1 公開鍵を正当なものであると判定する構成とすることができる。第 1 公開鍵が正当であると判定した場合、車載認証装置は、この第 1 公開鍵の送信元である通信装置を正当な装置であると判断する。

40

このように本発明に係る車載認証システムでは、新たに車両内のネットワークに接続された通信装置を認証するために、車載認証装置が車両外のサーバ装置などとの間で通信を行う必要がない。また漏洩を防止すべき第 1 秘密鍵及び第 2 秘密鍵は、例えば装置の製造段階等において各装置のメモリなどに予め書き込んでおけばよいので、通信装置を接続する作業を行う作業者が第 1 秘密鍵及び第 2 秘密鍵を扱う必要はなく、悪意の作業者が第 1

50

秘密鍵及び第 2 秘密鍵を不正に取得することを防止できる。

【 0 0 2 8 】

また本発明においては、車両内のネットワークを介した通信に用いられる共通鍵を車載認証装置が記憶し、正当な装置であると判定した新規の通信装置に対してこの共通鍵を送信する処理を行う。共通鍵は、車両内のネットワークに接続された全ての装置が有する共通の鍵であり、例えば送受信する情報の暗号化 / 復号の処理又はメッセージ認証子の生成 / 検証の処理等を行う際に用いられる。

車載認証装置は、通信装置の第 1 公開鍵を用いて共通鍵を暗号化し、暗号化した共通鍵を通信装置へ送信する。暗号化された共通鍵を受信した通信装置は、自身が記憶している第 1 秘密鍵を用いて共通鍵を復号する。以降、通信装置は、車両内のネットワークに接続された他の装置との間で、共通鍵を用いた通信を行うことが可能となる。

10

【 0 0 2 9 】

また本発明においては、第 1 公開鍵に電子署名を付したものを可視化した情報、例えば 2 次元バーコード若しくは QR コード（登録商標）等の画像、又は、数字若しくは文字等を複数並べた文字列などの可視化情報を生成し、通信装置の本体又は通信装置の付随物等に可視化情報を描く（印刷する）。通信装置の本体に可視化情報を描く場合、例えば通信装置を覆う外装部品などに可視化情報を描くことができる。通信装置の付随物は、例えば通信装置が梱包される箱、パッケージ又は取扱説明書等とすることができる。

通信装置を車両内のネットワークに接続する際、可視化情報取得装置にて通信装置の本体又は付随物に描かれた可視化情報の取得を行う。取得した可視化情報を電子署名付きの第 1 公開鍵の情報に変換することによって、車載認証装置は電子署名付きの第 1 公開鍵を取得することができる。なお可視化情報から第 1 公開鍵への変換は、可視化情報取得装置が行ってもよく、車載認証装置が行ってもよい。

20

【 0 0 3 0 】

また本発明においては、通信装置の第 1 公開鍵の電子署名を署名生成装置が生成する。署名生成装置は、車載認証装置が記憶している署名検証鍵と対になる署名生成鍵を記憶しており、この署名生成鍵を用いて通信装置の第 1 公開鍵の電子署名を生成する。署名生成装置は例えば通信装置の製造前の段階で署名の生成を行い、生成された電子署名付きの第 1 公開鍵に基づいて、通信装置の製造工程において上述の可視化情報の印刷が行われる。

【 0 0 3 1 】

30

また本発明において車載認証装置は、通信装置の電子署名付きの第 1 公開鍵を取得する際に、通信装置の識別情報を取得する。例えば通信装置の識別情報は、電子署名付きの第 1 公開鍵と共に可視化情報として可視化情報取得装置を介して車載認証装置が取得する構成とすることができる。車載認証装置は、通信装置の識別情報に対応付けて第 1 公開鍵を記憶しておく。通信装置は、車両内のネットワークに接続された際に、自身の識別情報を車載認証装置へ送信する。この識別情報を受信した車載認証装置は、受信した識別情報に対応付けられた第 1 公開鍵を用いて自身の第 2 公開鍵を暗号化し、通信装置へ送信する。これにより車載認証装置は、複数の通信装置に関する第 1 公開鍵を取得し、複数の通信装置に対して並列的に認証を行うことが可能となる。

【 発明の効果 】

40

【 0 0 3 2 】

本発明による場合は、車載認証装置及び通信装置が車両外の装置との無線通信などを行うことを必要とせずに、車両内のネットワークに接続された通信装置が正当な装置であるか否かを車載認証装置が判断することができると共に、秘匿性の高い情報が漏えいする可能性を低減することができる。

【 図面の簡単な説明 】

【 0 0 3 3 】

【 図 1 】本実施の形態に係る車載認証システムを説明するための模式図である。

【 図 2 】セッション鍵を授受するためにゲートウェイ及び ECU の間で行われる処理を説明するための模式図である。

50

【図 3】ゲートウェイの構成を示すブロック図である。

【図 4】ECU 公開鍵 DB の一構成例を示す模式図である。

【図 5】ECU の構成を示すブロック図である。

【図 6】署名生成装置の構成を示すブロック図である。

【図 7】画像読取装置の構成を示すブロック図である。

【図 8】ECU 製造会社による ECU の製造方法を説明するためのフローチャートである。

【図 9】ECU の車両への取り付け方法を説明するためのフローチャートである。

【図 10】ゲートウェイが行う ECU 公開鍵の取得処理の手順を示すフローチャートである。

10

【図 11】ECU が行う認証処理の手順を示すフローチャートである。

【図 12】ゲートウェイが行う認証処理の手順を示すフローチャートである。

【発明を実施するための形態】

【0034】

<システム構成及び概要>

図 1 は、本実施の形態に係る車載認証システムを説明するための模式図である。本実施の形態に係る車載認証システムは、車両 1 に搭載されたゲートウェイ 2 に複数の通信線 1 a が接続され、各通信線 1 a に対して一又は複数の ECU 3 が接続され、ECU 3 が通信線 1 a 及びゲートウェイ 2 を介して他の ECU 3 との通信を行う構成の車載通信システムにおいて、いずれかの ECU 3 の交換又は新規の ECU 3 の追加等を目的として通信線 1 a に対して新たな ECU 3 が接続された場合に、この ECU 3 が正当な装置であるか否かをゲートウェイ 2 が判定する構成である。

20

【0035】

通信線 1 a を介して行われる車両 1 内の通信においては、ゲートウェイ 2 及び ECU 3 は、送信するメッセージに対してメッセージ認証子を付す。なお本実施の形態においてはメッセージにメッセージ認証子を付す構成を採用するが、これに限るものではない。例えばメッセージに電子署名を付してもよく、また例えばメッセージを暗号化して送信してもよい。

【0036】

メッセージを受信したゲートウェイ 2 及び ECU 3 は、メッセージ認証子の正否を判定することによって受信したメッセージの正否を判定し、受信したメッセージが正当なものではないと判定した場合には、このメッセージを破棄する処理を行う。メッセージ認証子の生成及び判定を行うために、全てのゲートウェイ 2 及び ECU 3 は共通のセッション鍵を有している。例えばゲートウェイ 2 及び ECU 3 は、送信するメッセージに含まれるデータをセッション鍵にて暗号化することでメッセージ認証子を生成することができる。またメッセージを受信したゲートウェイ 2 及び ECU 3 は、メッセージに付されたメッセージ認証子をセッション鍵にて復号し、復号して得られたデータとメッセージに含まれるデータとが一致するか否かに応じて、このメッセージが正当なものであるか否かを判定することができる。

30

【0037】

セッション鍵は、ゲートウェイ 2 の製造工程などにおいてゲートウェイ 2 の記憶部に予め書き込まれるか、又は、ゲートウェイ 2 により生成される。ECU 3 は、工場出荷後の初期状態においてセッション鍵を有しておらず、車両 1 の通信線 1 a に接続された後、ゲートウェイ 2 から送信されるセッション鍵を取得することにより、車両 1 内の他の ECU 3 とのメッセージ送受信を行うことが可能となる。ゲートウェイ 2 は、車両 1 内の通信線 1 a に新たに接続された ECU 3 が正当な装置であると判断した場合に、この ECU 3 に対してセッション鍵を送信する。

40

【0038】

本実施の形態に係る車載認証システムでは、ゲートウェイ 2 から ECU 3 へのセッション鍵の授受を安全に行うために、公開鍵方式の暗号化技術を用いた ECU 3 の認証方式を

50

採用している。公開鍵方式では、秘密鍵及び公開鍵の一組の鍵が用いられ、例えば公開鍵で暗号化された情報を秘密鍵で復号し、また例えば秘密鍵で生成された電子署名を公開鍵で検証するなどの処理が行われる。本実施の形態に係る車載認証システムでは、ゲートウェイ 2 の G W (ゲートウェイ) 秘密鍵及び G W 公開鍵と、各 E C U 3 の E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵と、電子署名の作成 / 検証用の署名生成鍵及び署名検証鍵との 3 組の鍵が用いられる。なお署名生成鍵が秘密鍵であり、署名検証鍵が公開鍵である。

【 0 0 3 9 】

ゲートウェイ 2 の製造及び販売等を行うゲートウェイ製造会社 4 は、電子署名の検証に必要な署名検証鍵を予め取得している。電子署名を生成する署名生成装置 6 は、例えば車両 1 の製造会社又は販売会社等が管理運営する装置であり、電子署名の生成に署名生成鍵を用いる。署名検証鍵は、この署名生成鍵と対になる鍵である。ゲートウェイ製造会社 4 は、署名生成装置 6 を管理運営する会社から配布された署名検証鍵を予め取得することができる。ゲートウェイ製造会社 4 は、ゲートウェイ 2 の製造工程において書込装置 4 a を用い、ゲートウェイ 2 の記憶部に G W 秘密鍵及び G W 公開鍵と、署名検証鍵とを書き込む。なお本実施の形態においてゲートウェイ 2 の記憶部には、署名検証鍵を書き込むための特別な領域が設けられている。この署名検証鍵を記憶する領域は、データの書き込みを 1 回のみ行うことができる領域である。この領域に書き込まれた署名検証鍵は、以降に書き換えることはできない。製造されたゲートウェイ 2 は、例えば車両 1 の製造工場に運ばれ、製造工場にて車両 1 に搭載される。

【 0 0 4 0 】

E C U 3 の製造及び販売等を行う E C U 製造会社 5 は、製造する E C U 3 毎に異なる E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵の組を、例えば社内のサーバ装置などにて生成する。E C U 製造会社 5 は、生成した E C U 公開鍵を、署名生成装置 6 を管理運営する会社などへ送信して電子署名の生成を依頼する。この依頼に応じて署名生成装置 6 では E C U 公開鍵毎に電子署名が生成され、E C U 公開鍵に電子署名を付した情報 (E C U 公開鍵証明書) が E C U 製造会社 5 に与えられる。E C U 製造会社 5 は、E C U 3 の製造工程において書込装置 5 a を用い、E C U 3 の記憶部に E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵を書き込む。

【 0 0 4 1 】

また E C U 製造会社 5 は、署名生成装置 6 から取得した電子署名付きの E C U 公開鍵と、これと対になる E C U 秘密鍵が書き込まれた E C U 3 の I D などの情報とを Q R コード (可視化情報) 3 B に変換する。なお E C U 3 の I D は、例えば製造番号などの E C U 3 に対して一意的に付される識別情報である。E C U 製造会社 5 は、E C U 3 の製造工程などにおいて印刷装置 5 b を用い、E C U 3 が収容される箱 3 A の表面などに Q R コード 3 B を印刷する。その後、製造された E C U 3 は箱 3 A に収められて出荷される。

【 0 0 4 2 】

出荷された E C U 3 は、例えば車両 1 の製造工程において車両 1 に取り付けられるか、又は、例えば故障による交換などで車両 1 のディーラ若しくは修理工場等において車両 1 に取り付けられる。いずれの場合であっても、E C U 3 を車両 1 に取り付ける作業者は、E C U 3 の車両 1 の取り付けに先立って、E C U 3 を収容した箱 3 A に印刷された Q R コード 3 b の読み取りを画像読取装置 7 にて行う。画像読取装置 7 は、読み取った Q R コード 3 B をデジタルデータに変換し、E C U 3 の E C U 公開鍵、この E C U 公開鍵に付された電子署名、及び、この E C U 公開鍵を記憶している E C U 3 の I D 等の情報を取得する。画像読取装置 7 は、通信ケーブル 7 a などを通してゲートウェイ 2 に着脱可能に接続することができ、Q R コード 3 B を変換して得られた E C U 公開鍵、電子署名及び I D 等の情報をゲートウェイ 2 に与える。ゲートウェイ 2 は、自身が予め記憶している署名検証鍵を用いて E C U 公開鍵に付された電子署名が正当なものであるか否かを判定することにより、画像読取装置 7 から与えられた E C U 公開鍵が正当なものであるか否かを判定する。E C U 公開鍵が正当なものである場合、ゲートウェイ 2 は、E C U 公開鍵及び電子署名を E C U 3 の I D と対応付けて記憶する。

【 0 0 4 3 】

その後、ＥＣＵ３が車両１の通信線１ａに接続された場合に、このＥＣＵ３とゲートウェイ２との間で所定の手順で処理が行われ、最終的にゲートウェイ２からＥＣＵ３へセッション鍵が与えられる。図２は、セッション鍵を授受するためにゲートウェイ２及びＥＣＵ３の間で行われる処理を説明するための模式図である。車両１の通信線１ａに接続されたＥＣＵ３は、通信線１ａを介して自身のＩＤをゲートウェイ２へ送信する。なおこのときにＥＣＵ３はセッション鍵を有しておらず、ＥＣＵ３及びゲートウェイ２の間で行われるメッセージの送受信にはメッセージ認証子が付されていないため、ゲートウェイ２はＥＣＵ３がセッション鍵を保有するまでの間はメッセージ認証子なしの通信をこのＥＣＵ３との間で行うことを認めるものとする。

【００４４】

10

ＥＣＵ３からＩＤを通知されたゲートウェイ２は、このＩＤに対応するＥＣＵ公開鍵を読み出し、読み出したＥＣＵ公開鍵を用いて、自身が記憶しているＧＷ公開鍵を暗号化する。ゲートウェイ２は、暗号化したＧＷ公開鍵をＥＣＵ３へ送信する。暗号化されたＧＷ公開鍵を受信したＥＣＵ３は、自身が記憶しているＥＣＵ秘密鍵を用いてＧＷ公開鍵を復号する。ＥＣＵ３は、復号したＧＷ公開鍵を用いて、自身が記憶しているＥＣＵ公開鍵を暗号化する。ＥＣＵ３は、暗号化したＥＣＵ公開鍵をゲートウェイ２へ送信する。暗号化されたＥＣＵ公開鍵を受信したゲートウェイ２は、自身が記憶しているＧＷ秘密鍵を用いて、ＥＣＵ公開鍵を復号する。

【００４５】

これらによりゲートウェイ２は、ＱＲコード３Ｂを画像読取装置７にて読み取って取得したＥＣＵ公開鍵と、通信線１ａに接続されたＥＣＵ３から通信により取得したＥＣＵ公開鍵とを有することとなる。ゲートウェイ２は２つのＥＣＵ公開鍵が一致するか否かを判定することにより、取得したＥＣＵ公開鍵が正当なものであるか否かを判定する。２つのＥＣＵ公開鍵が一致する場合、ゲートウェイ２は、このＥＣＵ公開鍵が正当なものであると判定し、このＥＣＵ公開鍵の送信元のＥＣＵ３が正当な装置であると判定する。

20

【００４６】

ＥＣＵ３が正当な装置であると判定した場合、ゲートウェイ２は、このＥＣＵ３に対応するＥＣＵ公開鍵を用いて、自身が記憶しているセッション鍵を暗号化する。ゲートウェイ２は、暗号化したセッション鍵をＥＣＵ３へ送信する。暗号化されたセッション鍵を受信したＥＣＵ３は、自身が記憶しているＥＣＵ秘密鍵を用いてセッション鍵を復号する。これによりＥＣＵ３はセッション鍵を取得することができ、以降の通信ではセッション鍵を利用してメッセージ認証子の生成／検証を行うことができる。

30

【００４７】

<装置構成>

図３は、ゲートウェイ２の構成を示すブロック図である。なお図３においては、ゲートウェイ２の機能のうち、ＥＣＵ３の認証機能に関する機能ブロックを抽出して図示し、メッセージの中継機能などの他の機能については機能ブロックの図示を省略してある。本実施の形態に係るゲートウェイ２は、処理部（プロセッサ）２１、記憶部（ストレージ）２２、通信部（トランシーバ）２３及び接続端子（コネクタ）２４等を備えて構成されている。処理部２１は、例えばＣＰＵ（Central Processing Unit）又はＭＰＵ（Micro-Processing Unit）等の演算処理装置を用いて構成されており、記憶部２２に記憶されたプログラムを読み出して実行することにより、種々の演算処理及び制御処理等を行うことができる。例えば処理部２１は、車両１内に設けられた複数の通信線１ａ間で送受信されるメッセージを中継する処理を行う。また本実施の形態において処理部２１は、記憶部２２に記憶された認証処理プログラム２２ａを実行することにより、通信線１ａに新たに接続されたＥＣＵ３の認証に係る処理を行う。

40

【００４８】

記憶部２２は、例えばフラッシュメモリ又はＥＥＰＲＯＭ（Electrically Erasable Programmable Read Only Memory）等の不揮発性のメモリ素子を用いて構成されている。記憶部２２は、処理部２１が実行するプログラム及び処理に必要な各種のデータ等が記憶さ

50

れている。本実施の形態において記憶部 22 は、ECU3 の認証に係る処理を行う認証処理プログラム 22 a と、このプログラムによる処理に必要な GW 秘密鍵 22 b、GW 公開鍵 22 c、署名検証鍵 22 d 及びセッション鍵 22 e とを記憶している。また記憶部 22 には、一又は複数の ECU3 についての ECU 公開鍵を記憶した ECU 公開鍵 DB (データベース) 22 f が設けられている。

【0049】

記憶部 22 の GW 秘密鍵 22 b 及び GW 公開鍵 22 c は、公開鍵方式での暗号化 / 復号を行うための一組の鍵であり、ゲートウェイ 2 毎に異なる値が設定される。署名検証鍵 22 d は、ECU3 が有する ECU 公開鍵に付された電子署名の正否を検証する際に用いられる鍵であり、署名生成装置 6 が使用する署名生成鍵と対になる鍵である。署名検証鍵 22 d は、複数のゲートウェイ 2 に同じ値が設定される。GW 秘密鍵 22 b、GW 公開鍵 22 c 及び署名検証鍵 22 d は、例えばゲートウェイ 2 の製造工程においてゲートウェイ製造会社 4 の書込装置 4 a により記憶部 22 に書き込まれる。

【0050】

本実施の形態において、記憶部 22 に記憶された署名検証鍵 22 d は、読み出しのみが許可され、値を書き換えることができない。即ち記憶部 22 には、1 回のみデータを書き込むことができ、データを書き込んだ後にそのデータを書き換えることができない記憶領域が設けられている。署名検証鍵 22 d は記憶部 22 のこの記憶領域に書き込まれることによって、改変不可能な情報となる。なお署名検証鍵 22 d は、記憶部 22 とは異なる ROM (Read Only Memory) などの記憶素子に書き込まれてもよい。また署名検証鍵 22 d 以外の例えば GW 秘密鍵 22 b 及び GW 公開鍵 22 c 等の鍵についても同様に、改変不可能な情報としてもよい。

【0051】

セッション鍵 22 e は、車両 1 内のネットワークにて送受信されるメッセージに付されるメッセージ認証子の生成及び正否判定に用いられる鍵であり、共通鍵方式で暗号化 / 復号を行うための鍵である。車両 1 に搭載されたゲートウェイ 2 及び ECU3 は、同じセッション鍵 22 e を有している必要がある。セッション鍵 22 e は、例えばゲートウェイ 2 の製造工程で記憶部 22 に書き込まれる構成であってもよいが、本実施の形態においてはゲートウェイ 2 が乱数発生などのアルゴリズムを用いて生成するものとする。ゲートウェイ 2 は、例えば周期的にセッション鍵 22 e を生成して更新し、更新したセッション鍵 22 e を車両 1 内の全ての ECU3 へ送信する処理を行ってもよい。

【0052】

ECU 公開鍵 DB 22 f は、車両 1 に搭載された ECU3 の ECU 公開鍵を記憶している。図 4 は、ECU 公開鍵 DB 22 f の一構成例を示す模式図である。記憶部 22 の ECU 公開鍵 DB 22 f には、ECU3 に対して一意に付される ID と、ECU3 の ECU 公開鍵と、この ECU 公開鍵の正当性を証明する電子署名とが対応付けて記憶されている。ゲートウェイ 2 は、ECU3 が収められた箱 3 A の QR コード 3 B から画像読取装置 7 にて読み取った情報を取得し、取得した情報に含まれる ECU 公開鍵が正当なものであるか否かを電子署名に基づいて判定し、正当であると判定した場合にこれらの情報を ECU 公開鍵 DB 22 f に登録する。なお本実施の形態においては ECU 公開鍵の電子署名を記憶しておく構成としているが、これに限るものではなく、ECU 公開鍵が正当なものであると電子署名に基づいて判定した後は、この電子署名を破棄してもよい。

【0053】

ゲートウェイ 2 の通信部 23 は、通信線 1 a を介して他の装置との間でメッセージを送受信する処理を行う。通信部 23 は、例えば CAN (Controller Area Network) 又はイーサネット (登録商標) 等の通信プロトコルに従って、メッセージの送受信を行う。通信部 23 は、処理部 21 から与えられた送信用のメッセージを電気信号に変換して通信線 1 a へ出力することによりメッセージの送信を行う。通信部 23 は、通信線 1 a 上の電気信号をサンプリングして取得することによりメッセージを受信し、受信したメッセージを処理部 21 へ与える。またゲートウェイ 2 は、複数の通信部 23 を備えており、一の通信部

2 3 にて受信したメッセージを他の通信部 2 3 から送信するメッセージの中継を行っている。なおメッセージに付されるメッセージ認証子に基づいた正否判定は、通信部 2 3 ではなく、処理部 2 1 にて行われる。

【 0 0 5 4 】

接続端子 2 4 は、通信ケーブル 7 a を着脱可能に接続することができる端子であり、例えば O B D (On Board Diagnostics) 又は U S B (Universal Serial Bus) 等の規格による端子を採用することができる。本実施の形態においては、接続端子 2 4 に通信ケーブル 7 a を介して画像読取装置 7 を接続することができる。ゲートウェイ 2 は、接続端子 2 4 に接続された画像読取装置 7 から、E C U 3 の箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B を読み取ったデータを取得することができる。

10

【 0 0 5 5 】

また本実施の形態に係るゲートウェイ 2 の処理部 2 1 には、記憶部 2 2 に記憶された認証処理プログラム 2 2 a を実行することによって、E C U 公開鍵取得部 2 1 a、署名検証部 2 1 b、識別情報受信部 2 1 c、G W 公開鍵暗号化部 2 1 d、G W 公開鍵送信部 2 1 e、E C U 公開鍵受信部 2 1 f、E C U 公開鍵復号部 2 1 g、E C U 公開鍵判定部 2 1 h、セッション鍵暗号化部 2 1 i 及びセッション鍵送信部 2 1 j 等がソフトウェア的な機能ブロックとして実現される。

【 0 0 5 6 】

E C U 公開鍵取得部 2 1 a は、接続端子 2 4 に通信ケーブル 7 a を介して接続された画像読取装置 7 から、E C U 3 の箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B を読み取ったデータを取得することにより、この E C U 3 の E C U 公開鍵を I D 及び電子署名等の情報と共に取得する処理を行う。署名検証部 2 1 b は、E C U 公開鍵取得部 2 1 a が取得した E C U 公開鍵に付された電子署名の正否を検証することにより、E C U 公開鍵の正否を検証する処理を行う。例えば署名検証部 2 1 b は、記憶部 2 2 に記憶した署名検証鍵 2 2 d を用いて電子署名を復号し、復号して得られたデータが E C U 公開鍵の一部又は全部と一致するかなどに応じて、電子署名の正否を判定する構成とすることができる。署名検証鍵 2 2 d は、正当な電子署名が付されていると判断した E C U 公開鍵を、記憶部 2 2 の E C U 公開鍵 D B 2 2 f に登録する。

20

【 0 0 5 7 】

識別情報受信部 2 1 c は、車両 1 の通信線 1 a に新たな E C U 3 が接続された場合に、この新たな E C U 3 から送信される認証要求と、この認証要求と共に送信される E C U 3 の I D とを、通信部 2 3 にて受信する処理を行う。G W 公開鍵暗号化部 2 1 d は、識別情報受信部 2 1 c が E C U 3 からの認証要求及び I D を受信した場合に、受信した I D に対応付けられた E C U 公開鍵を記憶部 2 2 の E C U 公開鍵 D B 2 2 f から読み出し、読み出した E C U 公開鍵を用いて、記憶部 2 2 に記憶された G W 公開鍵 2 2 c を暗号化する。G W 公開鍵送信部 2 1 e は、G W 公開鍵暗号化部 2 1 d が暗号化した G W 公開鍵 2 2 c を、認証要求を送信した E C U 3 (が接続された通信線 1 a) へ送信する。

30

【 0 0 5 8 】

E C U 公開鍵受信部 2 1 f は、G W 公開鍵送信部 2 1 e による G W 公開鍵 2 2 c の送信に応じて E C U 3 から送信される E C U 3 の E C U 公開鍵を通信部 2 3 にて受信する。受信した E C U 公開鍵は、G W 公開鍵を用いて暗号化されているため、E C U 公開鍵復号部 2 1 g は、記憶部 2 2 から G W 秘密鍵 2 2 b を読み出し、読み出した G W 秘密鍵 2 2 b を用いて、E C U 3 から受信した E C U 公開鍵を復号する。E C U 公開鍵判定部 2 1 h は、E C U 公開鍵復号部 2 1 g が復号した E C U 公開鍵と、E C U 公開鍵取得部 2 1 a が取得して E C U 公開鍵 D B 2 2 f に登録した E C U 公開鍵とを比較し、両 E C U 公開鍵が一致するか否かを判定することにより、新たな E C U 3 から受信した E C U 公開鍵が正当なものであるか否かを判定する。E C U 公開鍵判定部 2 1 h が、E C U 公開鍵が正当なものであると判定した場合、ゲートウェイ 2 は、この E C U 公開鍵の送信元の E C U 3 が正当な装置であると判定する (即ち、この E C U 3 を認証する) 。

40

【 0 0 5 9 】

50

セッション鍵暗号化部 2 1 i は、E C U 公開鍵判定部 2 1 h が正当と判定した E C U 公開鍵を用いて、記憶部 2 2 に記憶されたセッション鍵 2 2 e を暗号化する。セッション鍵送信部 2 1 j は、セッション鍵暗号化部 2 1 i が暗号化したセッション鍵 2 2 e を、正当な装置と判定した E C U 3 へ送信する。これにより車両 1 の通信線 1 a に新たに接続された E C U 3 は、車両 1 内の通信に用いるセッション鍵 2 2 e を取得することができ、以降の通信はセッション鍵 2 2 e を用いて生成したメッセージ認証子を送信メッセージに付すことが可能となる。

【 0 0 6 0 】

図 5 は、E C U 3 の構成を示すブロック図である。なお図 5 においては、車両 1 に搭載される複数の E C U 3 が有する機能のうち、E C U 3 の認証機能に関する共通の機能ブロックを抽出した図示し、各 E C U 3 に個別の制御処理などの機能については機能ブロックの図示を省略してある。本実施の形態に係る E C U 3 は、処理部（プロセッサ）3 1、記憶部（ストレージ）3 2 及び通信部（トランシーバ）3 3 等を備えて構成されている。処理部 3 1 は、例えば C P U 又は M P U 等の演算処理装置を用いて構成されており、記憶部 3 2 に記憶されたプログラムを読み出して実行することにより、種々の演算処理及び制御処理等を行うことができる。本実施の形態において処理部 3 1 は、記憶部 3 2 に記憶された認証処理プログラム 3 2 a を実行することにより、ゲートウェイ 2 との間で E C U 3 の認証に係る処理を行う。

【 0 0 6 1 】

記憶部 3 2 は、例えばフラッシュメモリ又は E E P R O M 等の不揮発性のメモリ素子を用いて構成されている。記憶部 3 2 は、処理部 3 1 が実行するプログラム及び処理に必要な各種のデータ等が記憶されている。本実施の形態において記憶部 3 2 は、E C U 3 の認証に係る処理を行う認証処理プログラム 3 2 a と、このプログラムによる処理に必要な E C U 秘密鍵 3 2 b、E C U 公開鍵 3 2 c 及びセッション鍵 3 2 d とを記憶している。記憶部 3 2 の E C U 秘密鍵 3 2 b 及び E C U 公開鍵 3 2 c は、公開鍵方式で暗号化／復号を行うための一組の鍵であり、E C U 3 毎に異なる値が設定される。E C U 秘密鍵 3 2 b 及び E C U 公開鍵 3 2 c は、例えば E C U 3 の製造工程において E C U 製造会社 5 の書込装置 5 a により記憶部 3 2 に書き込まれる。

【 0 0 6 2 】

セッション鍵 3 2 d は、車両 1 内のネットワークにて送受信されるメッセージに付されるメッセージ認証子の生成及び正否判定に用いられる鍵であり、共通鍵方式で暗号化／復号を行うための鍵である。車両 1 に搭載されたゲートウェイ 2 及び E C U 3 は、同じセッション鍵を有している必要がある。セッション鍵 3 2 d は、E C U 3 の製造工程で書き込まれることはなく、E C U 3 が車両 1 に搭載された後にゲートウェイ 2 から送信されたものを受信し、受信したセッション鍵 3 2 d が記憶部 3 2 に書き込まれる。

【 0 0 6 3 】

通信部 3 3 は、通信線 1 a を介して他の装置との間でメッセージを送受信する処理を行う。通信部 3 3 は、例えば C A N 又はイーサネット等の通信プロトコルに従って、メッセージの送受信を行う。通信部 3 3 は、処理部 3 1 から与えられた送信用のメッセージを電気信号に変換して通信線 1 a へ出力することによりメッセージの送信を行う。通信部 3 3 は、通信線 1 a 上の電気信号をサンプリングして取得することによりメッセージを受信し、受信したメッセージを処理部 3 1 へ与える。なおメッセージに付されるメッセージ認証子に基づいた正否判定は、通信部 3 3 ではなく、処理部 3 1 にて行われる。

【 0 0 6 4 】

また本実施の形態に係る E C U 3 の処理部 3 1 には、記憶部 3 2 に記憶された認証処理プログラム 3 2 a を実行することによって、識別情報送信部 3 1 a、G W 公開鍵受信部 3 1 b、G W 公開鍵復号部 3 1 c、E C U 公開鍵暗号化部 3 1 d、E C U 公開鍵送信部 3 1 e、セッション鍵受信部 3 1 f 及びセッション鍵復号部 3 1 g 等がソフトウェア的な機能ブロックとして実現される。識別情報送信部 3 1 a は、E C U 3 が車両 1 の通信線 1 a に対して新たに接続された場合に、この車両 1 に搭載されたゲートウェイ 2 に対して認証要

求と共に自装置のIDを送信する処理を行う。識別情報送信部31aは、例えばECU3の起動後に記憶部32がセッション鍵32dを記憶していない場合に、ゲートウェイ2に対して認証要求及びIDを自動的に送信してもよく、また例えばECU3を車両1に搭載する作業を行った作業者の操作に応じて認証要求及びIDを送信してもよい。

【0065】

GW公開鍵受信部31bは、識別情報送信部31aが送信した認証要求及びIDに応じてゲートウェイ2が送信するGW公開鍵を通信部33にて受信する処理を行う。なおこのGW公開鍵は、ECU3のECU公開鍵にて暗号化されている。GW公開鍵復号部31cは、GW公開鍵受信部31bが受信したGW公開鍵を、記憶部32に記憶されたECU秘密鍵32bを用いて復号する。ECU公開鍵暗号化部31dは、GW公開鍵復号部31cが復号したGW公開鍵を用いて、記憶部32に記憶されたECU公開鍵32cを暗号化する。ECU公開鍵送信部31eは、ECU公開鍵暗号化部31dが暗号化したECU公開鍵32cを、通信部33にてゲートウェイ2へ送信する。

10

【0066】

ECU3からECU公開鍵を受信したゲートウェイ2は、受信したECU公開鍵が正当なものであると判定し、ECU3が正当な装置であると判定した場合に、自身が記憶しているセッション鍵をECU3へ送信する。ECU3のセッション鍵受信部31fは、ゲートウェイ2から送信されたセッション鍵を通信部33にて受信する。このセッション鍵はゲートウェイ2によりECU公開鍵を用いて暗号化されているため、セッション鍵復号部31gは、記憶部32に記憶されたECU秘密鍵32bを用いてセッション鍵を復号し、復号したセッション鍵32dを記憶部32に記憶する。これにより車両1の通信線1aに新たに接続されたECU3は、車両1内の通信に用いるセッション鍵32dを記憶部32に記憶することができ、以降の通信では記憶部32に記憶したセッション鍵32dを用いて生成したメッセージ認証子を送信メッセージに付することが可能となり、メッセージ認証子が付されたメッセージを受信することが可能となる。

20

【0067】

図6は、署名生成装置6の構成を示すブロック図である。本実施の形態に係る署名生成装置6は、例えば車両1の製造会社又は販売会社等が管理運営するサーバ装置として実現される。ただし署名生成装置6は、署名生成のサービスを提供する会社、ゲートウェイ2の製造会社又はECU3の製造会社等が管理運営する装置であってもよい。また署名生成装置6は、汎用のコンピュータに署名生成プログラム62aをインストールすることによって実現される。署名生成プログラム62aは、例えば光ディスク又はメモリカード等の記録媒体65に記録されて提供され、コンピュータにより記録媒体65から読み出されてハードディスクなどにインストールされる。

30

【0068】

本実施の形態に係る署名生成装置6は、処理部61、記憶部62及び通信部63等を備えて構成されている。処理部61は、CPU又はMPU等の演算処理装置を用いて構成されており、記憶部62に記憶されたプログラムを読み出して実行することにより、種々の演算処理を行うことができる。本実施の形態において処理部61は、記憶部62に記憶された署名生成プログラム62aを実行することにより、与えられたデータの正当性を証明するための電子署名を生成する処理を行う。

40

【0069】

記憶部62は、例えばハードディスクなどの大容量の記憶装置を用いて構成されている。記憶部62は、処理部61が実行するプログラム及び処理に必要な各種のデータ等が記憶されている。本実施の形態において記憶部62は、電子署名の生成に係る処理を行う署名生成プログラム62aと、このプログラムによる処理に必要な署名生成鍵62bとを記憶している。署名生成鍵62bは、ゲートウェイ2が記憶している署名検証鍵22dと対になる鍵であり、電子署名を生成するために所定のデータを暗号化する際に用いられる鍵である。

【0070】

50

通信部 6 3 は、例えばインターネットなどの広域ネットワークを介して他の装置との間でメッセージを送受信する処理を行う。本実施の形態において通信部 6 3 は、例えばゲートウェイ製造会社に設置された通信装置、及び、E C U 製造会社 5 に設置された通信装置との間で、例えばイーサネットの通信プロトコルによるメッセージの送受信を行う。通信部 6 3 は、処理部 6 1 から与えられた送信用のメッセージを他の装置へ送信すると共に、他の装置から受信したメッセージを処理部 6 1 へ与える。本実施の形態において署名生成装置 6 は、ゲートウェイ製造会社 4 の通信装置に対して、ゲートウェイ 2 が記憶する署名検証鍵 2 2 d を送信してもよい。また署名生成装置 6 は、E C U 製造会社 5 から署名生成依頼と共に E C U 公開鍵を受信し、受信した E C U 公開鍵の正当性を証明する電子署名を生成して E C U 製造会社 5 へ送信する。

10

【0071】

また本実施の形態に係る署名生成装置 6 の処理部 6 1 には、記憶部 6 2 に記憶された署名生成プログラム 6 2 a を実行することによって、E C U 公開鍵受信部 6 1 a、署名生成部 6 1 b 及び署名送信部 6 1 c 等がソフトウェア的な機能ブロックとして実現される。E C U 公開鍵受信部 6 1 a は、E C U 製造会社 5 の通信装置などから送信される署名生成依頼及び E C U 公開鍵を通信部 6 3 にて受信する処理を行う。署名生成部 6 1 b は、署名作成を依頼された E C U 公開鍵について、記憶部 6 2 の署名生成鍵 6 2 b を用いて電子署名を生成する。署名送信部 6 1 c は、署名生成部 6 1 b が生成した電子署名を含む情報を、署名作成依頼及び E C U 公開鍵の送信元である E C U 製造会社 5 の通信装置へ送信する処理を行う。

20

【0072】

なお署名生成装置 6 が行う署名生成鍵 6 2 b を用いた署名生成処理については、既存の技術であるため、詳細な説明を省略する。またゲートウェイ 2 が行う署名検証鍵 2 2 d を用いた署名検証処理については、既存の技術であるため、詳細な説明を省略する。同様に、秘密鍵及び公開鍵を用いた情報の暗号化及び復号の詳細な手順、共通鍵（セッション鍵）を用いた情報の暗号化及び復号の手順、並びに、セッション鍵によるメッセージ認証子を用いた通信の手順等については、既存の技術であるため、詳細な説明を省略する。

【0073】

図 7 は、画像読取装置 7 の構成を示すブロック図である。本実施の形態に係る画像読取装置 7 は、例えば車両 1 のディーラ又は修理工場等に設けられ、車両 1 の整備又は修理等を行う作業者が持ち運ぶことが可能な大きさ及び形状の装置である。なお画像読取装置 7 は、例えば E C U 3 の取り付けなど車両 1 の整備及び修理等を行うための専用の装置であってよく、また例えば汎用のパーソナルコンピュータ又はタブレット型端末装置等に画像読取及び車両 1 との通信を行う機能を有するプログラムをインストールした装置であってもよい。

30

【0074】

本実施の形態に係る画像読取装置 7 は、処理部 7 1、記憶部 7 2、カメラ 7 3 及び接続端子 7 4 等を備えて構成されている。処理部 7 1 は、C P U 又は M P U 等の演算処理装置を用いて構成されており、記憶部 7 2 に記憶されたプログラムを読み出して実行することにより、種々の演算処理を行うことができる。本実施の形態において処理部 7 1 は、記憶部 7 2 に記憶された変換プログラム 7 2 a を実行することにより、Q R コード 3 B を読み取って情報に変換する処理を行う。

40

【0075】

記憶部 7 2 は、例えばフラッシュメモリ又は E E P R O M 等の不揮発性のメモリ素子を用いて構成されている。記憶部 7 2 は、処理部 7 1 が実行するプログラム及び処理に必要な各種のデータ等が記憶されている。本実施の形態において記憶部 7 2 は、E C U 7 の箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B を読み取って情報に変換する処理を行う変換プログラム 7 2 a と、このプログラムによる処理に必要な情報とを記憶している。

【0076】

カメラ 7 3 は、E C U 3 の箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B を撮影するためのカメラ

50

である。カメラ 7 3 は、例えば画像読取装置 7 の適所に設けられた撮影ボタンに対するユーザの操作に応じて撮影を行い、撮影により得られた画像を処理部 7 1 へ与える。接続端子 7 4 は、通信ケーブル 7 a を着脱可能に接続することができる端子であり、例えば O B D 又は U S B 等の規格による端子を採用することができる。本実施の形態においては、接続端子 7 4 に通信ケーブル 7 a の一端を接続し、通信ケーブル 7 a の他端をゲートウェイ 2 に接続することによって、ゲートウェイ 2 及び画像読取装置 7 が通信可能となる。

【 0 0 7 7 】

また本実施の形態に係る画像読取装置 7 の処理部 7 1 には、記憶部 7 2 に記憶された変換プログラム 7 2 a を実行することによって、変換処理部 7 1 a 等がソフトウェア的な機能ブロックとして実現される。変換処理部 7 1 a は、カメラ 7 3 が撮影した画像から Q R コード 3 B を抽出し、抽出した Q R コード 3 B をデジタルデータ、本実施の形態においては E C U 3 の I D 、 E C U 公開鍵及び電子署名等のデータに変換する処理を行う。なお Q R コード 3 B からデジタルデータへの変換処理は、既存の技術であるため、詳細な説明を省略する。変換処理部 7 1 a により変換されたデータは、接続端子 7 4 に通信ケーブル 7 a を介して接続されているゲートウェイ 2 へ送信される。

【 0 0 7 8 】

< E C U の製造方法 >

次に、E C U 製造会社 5 にて行われる E C U 3 の製造方法について説明する。図 8 は、E C U 製造会社 5 による E C U 3 の製造方法を説明するためのフローチャートである。E C U 製造会社 5 では、まず、製造する E C U 3 毎に E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵を生成する（ステップ S 1）。E C U 3 毎の E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵は、例えば E C U 製造会社 5 に設けられたコンピュータなどによって生成される。次いで E C U 製造会社 5 では、コンピュータがインターネットなどのネットワークを介して署名生成装置 6 と通信を行い、ステップ S 1 にて生成した E C U 公開鍵に対する電子署名の生成依頼を行う（ステップ S 2）。この生成依頼に応じて署名生成装置 6 にて E C U 公開鍵の電子署名が生成され、署名生成装置 6 から生成した電子署名が送信される。E C U 製造会社 5 のコンピュータは、署名生成装置 6 からの電子署名を受信して取得する（ステップ S 3）。

【 0 0 7 9 】

また E C U 製造会社 5 では、書込装置 5 a が、ステップ S 1 にて生成した E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵を、E C U 3 の記憶部 3 2 に書き込む（ステップ S 4）。このときに書き込まれる E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵は、E C U 3 毎に異なる値である。なおステップ S 4 の処理は、ステップ S 2 及び S 3 より先に行われてもよく、並行して行われてもよい。

【 0 0 8 0 】

E C U 製造会社 5 のコンピュータは、ステップ S 2 にて署名生成装置 6 から取得した電子署名と、E C U 公開鍵及びこの E C U 公開鍵が書き込まれた E C U 3 の I D とを含む情報を元に Q R コード 3 B を生成する（ステップ S 5）。次いで E C U 製造会社 5 の印刷装置 5 b は、ステップ S 5 にて生成した Q R コード 3 B を、E C U 3 を収容する箱 3 A の所定箇所に印刷する（ステップ S 6）。その後、E C U 製造会社 5 の搬送装置などが、ステップ S 4 にて記憶部 3 2 に E C U 秘密鍵及び E C U 公開鍵が書き込まれた E C U 3 を、ステップ S 6 にて Q R コード 3 B が印刷された箱 3 A 内に収容し（ステップ S 7）、E C U 3 の製造が完了する。なおステップ S 7 にて E C U 3 を箱 3 A 内に収容する際には、E C U 3 の記憶部 3 2 に記憶された公開鍵と、箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B に含まれる E C U 公開鍵とが一致するように、E C U 3 及び箱 3 A を組み合わせる必要がある。

【 0 0 8 1 】

< E C U の車両への取り付け >

図 9 は、E C U 3 の車両 1 への取り付け方法を説明するためのフローチャートである。製造された E C U 3 は、車両 1 の製造会社、ディーラ又は整備工場等にて車両 1 に取り付けられる。このときに E C U 3 の取り付けを行う作業者は、まず画像読取装置 7 を用いて、E C U 3 が収容された箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B の読取作業を行う必要がある

。画像読取装置 7 は、作業者による撮影操作などに応じて、箱 3 A に印刷された Q R コード 3 B のカメラ 7 3 による撮影画像を取得する（ステップ S 1 1）。次いで画像読取装置 7 は、カメラ 7 3 にて取得した撮影画像に写された Q R コード 3 B をデジタルデータに変換する処理を行う（ステップ S 1 2）。

【 0 0 8 2 】

その後、画像読取装置 7 は、ステップ S 1 2 にて変換したデジタルデータに含まれる E C U 3 の I D、E C U 公開鍵及び電子署名等の情報を、通信ケーブル 7 a を介して接続されたゲートウェイ 2 へ送信し（ステップ S 1 3）、処理を終了する。なおステップ S 1 3 を行う前に、作業者は車両 1 のゲートウェイ 2 と画像読取装置 7 とを通信ケーブル 7 a にて接続する作業を行っておく必要がある。また通信ケーブル 7 a を介して接続されたゲートウェイ 2 及び画像読取装置 7 が情報の送受信を開始する前に、例えば画像読取装置 7 を操作する作業者に対してパスワード等の入力を求めるなど、画像読取装置 7 又は作業者等が正当な権限を有するものであるか否かを確認する処理を行ってもよい。

【 0 0 8 3 】

図 1 0 は、ゲートウェイ 2 が行う E C U 公開鍵の取得処理の手順を示すフローチャートである。通信ケーブル 7 a を介して画像読取装置 7 が接続されたゲートウェイ 2 の処理部 2 1 の E C U 公開鍵取得部 2 1 a は、画像読取装置 7 から送信される E C U 3 の I D、E C U 公開鍵及び電子署名等の情報を取得する（ステップ S 2 1）。次いで処理部 2 1 の署名検証部 2 1 b は、記憶部 2 2 に記憶された署名検証鍵 2 2 d を読み出す（ステップ S 2 2）。署名検証部 2 1 b は、ステップ S 2 1 にて取得した E C U 公開鍵及び電子署名と、ステップ S 2 2 にて読み出した署名検証鍵 2 2 d とを用いて署名検証処理を行う（ステップ S 2 3）。署名検証部 2 1 b は、署名検証処理の結果から、ステップ S 2 1 にて取得した電子署名が正しい電子署名であるか否かを判定する（ステップ S 2 4）。電子署名が正しいものである場合（S 2 4：Y E S）、署名検証部 2 1 b は、ステップ S 2 1 にて取得した E C U 3 の I D、E C U 公開鍵及び電子署名等の情報を、記憶部 2 2 の E C U 公開鍵 D B 2 2 f に登録して（ステップ S 2 5）、処理を終了する。電子署名が正しいものではない場合（S 2 4：N O）、署名検証部 2 1 b は、I D、E C U 公開鍵及び電子署名等の情報を登録せずに、処理を終了する。

【 0 0 8 4 】

図 1 1 は、E C U 3 が行う認証処理の手順を示すフローチャートである。E C U 3 の処理部 3 1 の識別情報送信部 3 1 a は、E C U 3 が車両 1 内の通信線 1 a に接続され、例えば作業者により所定の操作がなされた場合に、ゲートウェイ 2 に対して認証要求及び自身の I D を送信する（ステップ S 3 1）。その後、処理部 3 1 の G W 公開鍵受信部 3 1 b は、ゲートウェイ 2 から送信される G W 公開鍵を通信部 3 3 にて受信したか否かを判定する（ステップ S 3 2）。G W 公開鍵を受信していない場合（S 3 2：N O）、G W 公開鍵受信部 3 1 b は、G W 公開鍵を受信するまで待機する。

【 0 0 8 5 】

ゲートウェイ 2 から G W 公開鍵を受信した場合（S 3 2：Y E S）、処理部 3 1 の G W 公開鍵復号部 3 1 c は、記憶部 3 2 に記憶された E C U 秘密鍵 3 2 b を用いて、受信した G W 公開鍵を復号する（ステップ S 3 3）。G W 公開鍵復号部 3 1 c は、復号した G W 公開鍵を記憶部 3 2 に記憶する（ステップ S 3 4）。次いで処理部 3 1 の E C U 公開鍵暗号化部 3 1 d は、記憶部 3 2 に記憶された E C U 公開鍵 3 2 c を、記憶部 3 2 に記憶された G W 公開鍵を用いて暗号化する（ステップ S 3 5）。処理部 3 1 の E C U 公開鍵送信部 3 1 e は、ステップ S 3 5 にて暗号化された E C U 公開鍵を、通信部 3 3 にてゲートウェイ 2 へ送信する（ステップ S 3 6）。

【 0 0 8 6 】

次いで処理部 3 1 のセッション鍵受信部 3 1 f は、ゲートウェイ 2 から送信されるセッション鍵を通信部 3 3 にて受信したか否かを判定する（ステップ S 3 7）。セッション鍵を受信していない場合（S 3 7：N O）、セッション鍵受信部 3 1 f は、セッション鍵を受信するまで待機する。ゲートウェイ 2 からセッション鍵を受信した場合（S 3 7：Y E

S)、処理部31のセッション鍵復号部31gは、記憶部32に記憶されたGW公開鍵を用いて、ステップS37にて受信したセッション鍵を復号する(ステップS38)。セッション鍵復号部31gは、復号したセッション鍵を記憶部32に記憶し(ステップS39)、処理を終了する。

【0087】

図12は、ゲートウェイ2が行う認証処理の手順を示すフローチャートである。ゲートウェイ2の処理部21の識別情報受信部21cは、ECU3が送信する認証要求及びIDを受信したか否かを判定する(ステップS51)。認証要求及びIDを受信していない場合(S51:NO)、識別情報受信部21cは、認証要求及びIDを受信するまで待機する。ECU3からの認証要求及びIDを受信した場合(S51:YES)、処理部21のGW公開鍵暗号化部21dは、受信したIDに対応するECU公開鍵を、記憶部22のECU公開鍵DB22fから読み出す(ステップS52)。GW公開鍵暗号化部21dは、記憶部22に記憶されたGW公開鍵を、ステップS52にて読み出したECU公開鍵を用いて暗号化する(ステップS53)。処理部21のGW公開鍵送信部21eは、ステップS53にて暗号化したECU公開鍵を、通信部23にて認証要求送信元のECU3へ送信する(ステップS54)。

【0088】

次いで処理部21のECU公開鍵受信部21fは、ECU3から送信されるECU公開鍵を受信したか否かを判定する(ステップS55)。ECU公開鍵を受信していない場合(S55:NO)、ECU公開鍵受信部21fは、ECU公開鍵を受信するまで待機する。ECU3からECU公開鍵を受信した場合(S55:YES)、処理部21のECU公開鍵復号部21gは、記憶部22に記憶されたGW秘密鍵22bを用いて、ステップS55にて受信したECU公開鍵を復号する(ステップS56)。処理部21のECU公開鍵判定部21hは、ステップS56にて復号したECU公開鍵が、ステップS52にて読み出したECU公開鍵と一致するか否かを判定することにより、ステップS56にて復号したECU公開鍵が正しいものであるか否かを判定する(ステップS57)。

【0089】

ECU公開鍵が正しいものである場合(S57:YES)、処理部21のセッション鍵暗号化部21iは、記憶部22に記憶されたセッション鍵を読み出して暗号化する(ステップS58)。処理部21のセッション鍵送信部21jは、ステップS58にて暗号化されたセッション鍵を、通信部23にてECU3へ送信し(ステップS59)、処理を終了する。ECU公開鍵が正しいものでない場合(S57:NO)、処理部21はセッション鍵の暗号化及び送信を行うことなく、処理を終了する。

【0090】

<まとめ>

以上の構成の本実施の形態に係る車載認証システムは、車両1内のネットワーク(通信線1a)に新たに接続されたECU3を、車両1に搭載されたゲートウェイ2が認証する(即ち、ECU3が正当な装置であるか否かを判断する)。ECU3は、ECU秘密鍵及びECU公開鍵を記憶部32に記憶しておく。ゲートウェイ2は、GW秘密鍵及びGW公開鍵と、電子署名の正否を検証するための署名検証鍵とを記憶部22に記憶しておく。ECU3及びゲートウェイ2は、共通の鍵情報を予め記憶しておく必要がないため、これらの鍵情報は例えば各装置の製造段階などにて予め記憶させておくことができ、ECU3を車両1に取り付ける際に鍵情報を書き込む作業が不要となる。

【0091】

まずゲートウェイ2は、車両1内のネットワークに対して新たに接続されるECU3のECU公開鍵を取得する。このときのゲートウェイ2によるECU公開鍵の取得はどのような方法が採用されてもよいが、本実施の形態においてはECU3を収容する箱3Aに印刷されたQRコード3Bを画像読取装置7にて読み取ることによってゲートウェイ2がECU公開鍵を取得する方法を採用する。ECU公開鍵を取得したゲートウェイ2は、ECU公開鍵に付された電子署名の正否を、記憶部22に記憶した署名検証鍵を用いて検証し

、正当な ECU 公開鍵を記憶部 22 の ECU 公開鍵 DB 22 f に記憶しておく。

【0092】

ゲートウェイ 2 は、ECU 公開鍵 DB 22 f に記憶した ECU 公開鍵を用いて、記憶部 22 に記憶している GW 公開鍵を暗号化し、暗号化した GW 公開鍵を新たに接続された ECU 3 へ送信する。このときに送信される GW 公開鍵を復号することができるのは、暗号化に用いた ECU 公開鍵と対になる ECU 秘密鍵を有する ECU 3 のみである。ゲートウェイ 2 から暗号化された GW 公開鍵を受信した ECU 3 は、記憶部 32 に記憶された ECU 秘密鍵を用いて受信した GW 公開鍵を復号する。ECU 3 は、復号した GW 公開鍵を用いて、記憶部 32 に記憶された ECU 公開鍵を暗号化し、暗号化した ECU 公開鍵をゲートウェイ 2 へ送信する。このときに送信される ECU 公開鍵を復号できるのは、暗号化に用いた GW 公開鍵と対になる GW 秘密鍵を有するゲートウェイ 2 のみである。

10

【0093】

ECU 3 から暗号化された ECU 公開鍵を受信したゲートウェイ 2 は、記憶部 22 に記憶している GW 秘密鍵を用いて ECU 公開鍵を復号し、復号した ECU 公開鍵の正否を判定する。このときにゲートウェイ 2 は、例えば ECU 3 から受信した ECU 公開鍵が、QR コード 3 B から取得した ECU 公開鍵と一致する場合に、ECU 3 から受信した ECU 公開鍵が正当なものであると判定する。ECU 公開鍵が正当なものであると判定した場合、ゲートウェイ 2 は、この ECU 公開鍵の送信元である ECU 3 を正当な装置であると判断する（認証する）。

【0094】

20

このように本実施の形態に係る車載認証システムでは、新たに車両 1 内のネットワークに接続された ECU 3 を認証するために、ゲートウェイ 2 又は ECU 3 が車両 1 外のサーバ装置などとの通信を行う必要がない。また漏洩を防止すべき ECU 秘密鍵及び GW 秘密鍵は、例えば各装置の製造段階などにおいて各装置の記憶部に予め書き込んでおけばよい。ため、ECU 3 を接続する作業を行う作業者が ECU 秘密鍵及び GW 秘密鍵を扱う必要はなく、悪意の作業者が ECU 秘密鍵及び GW 秘密鍵を不正に取得することを防止できる。

【0095】

また本実施の形態においては、車両 1 内のネットワークを介した通信に用いられるセッション鍵をゲートウェイ 2 が記憶し、正当であると判定した新規の ECU 3 に対してこのセッション鍵を送信する処理を行う。セッション鍵は、車両 1 内のネットワークに接続された全ての装置が共有する共通鍵であり、例えば送受信情報の暗号化／復号の処理、又は、メッセージ認証子の生成／検証の処理等を行う際に用いられる。ゲートウェイ 2 は、ECU 3 の ECU 公開鍵を用いてセッション鍵を暗号化し、暗号化したセッション鍵を ECU 3 へ送信する。暗号化されたセッション鍵を受信した ECU 3 は、記憶部 32 に記憶された ECU 秘密鍵を用いてセッション鍵を復号する。以降、ECU 3 は、車両 1 内のネットワークに接続された他の ECU 3 との間で、セッション鍵を用いた通信を行うことが可能となる。

30

【0096】

また本実施の形態においては、ECU 公開鍵に電子署名を付したものを可視化した QR コード 3 B を生成し、ECU 3 を収容する箱 3 A に QR コード 3 B を印刷しておく。QR コード 3 B は、箱 3 A 以外の場所に印刷されてもよく、例えば ECU 3 の外装部品などに QR コード 3 B を印刷してもよく、また例えば ECU 3 に付属する説明書など、ECU 3 と共に箱 3 A に収められた他の付属品に QR コード 3 B を印刷してもよい。ECU 3 を車両 1 内のネットワークに接続する際、画像読取装置 7 にて ECU 3 の本体又は付属物に描かれた QR コード 3 B の読み取りを行う。読み取った画像を電子署名付きの ECU 公開鍵の情報へ変換することによって、ゲートウェイ 2 は電子署名付きの ECU 公開鍵を取得することができる。なお QR コード 3 B から ECU 公開鍵への変換は、画像読取装置 7 が行ってもよく、ゲートウェイ 2 が行ってもよい。

40

【0097】

また本実施の形態においては、ECU 3 の ECU 公開鍵の電子署名を署名生成装置 6 が

50

生成する。署名生成装置 6 は、ゲートウェイ 2 が記憶している署名検証鍵と対になる署名生成鍵を記憶しており、この署名生成鍵を用いて ECU 3 の ECU 公開鍵の電子署名を生成する。署名生成装置 6 は例えば ECU 3 の製造前の段階で電子署名の生成を行い、生成された電子署名が付された ECU 公開鍵の情報を元に QR コード 3 B を生成し、ECU 3 の製造工程において QR コード 3 B の印刷が行われる。

【0098】

また本実施の形態においてゲートウェイ 2 は、ECU 3 の電子署名付きの ECU 公開鍵を取得する際に、ECU 3 を識別する ID を取得する。例えば ECU 3 の ID は、電子署名付きの ECU 公開鍵と共に QR コード 3 B として画像読取装置 7 を介してゲートウェイ 2 に取得される。ゲートウェイ 2 は、ECU 3 の ID に対応付けて ECU 公開鍵を記憶部 22 の ECU 公開鍵 DB 22 f に記憶しておく。ECU 3 は、車両 1 内のネットワークに接続された際に、自身の ID をゲートウェイ 2 へ送信する。この ID を受信したゲートウェイ 2 は、受信した ID に対応付けられた ECU 公開鍵を用いて自身の GW 公開鍵を暗号化し、暗号化した GW 公開鍵を ECU 3 へ送信する。これによりゲートウェイ 2 は、複数の ECU 3 に関する ECU 公開鍵を取得し、複数の ECU 3 に対して並列的に認証を行うことが可能となる。

【0099】

なお本実施の形態においては、車両 1 に搭載されたゲートウェイ 2 が、新たに接続された ECU 3 の認証を行う構成としたが、これに限るものではない。例えば車両 1 に搭載されたいずれかの ECU 3 が新たに接続された ECU 3 の認証を行う構成としてもよく、ゲートウェイ 2 及び ECU 3 以外の車載装置が認証を行う構成としてもよい。

【0100】

また本実施の形態においては、ECU 3 の箱 3 A に印刷された QR コード 3 B を画像読取装置 7 にて読み取ることでゲートウェイ 2 が ECU 公開鍵を取得する構成としたが、これに限るものではない。ECU 公開鍵は、QR コード 3 B 以外の画像に変換されて印刷されてもよい。また QR コード 3 B は、ECU 3 の箱 3 A 以外に印刷されてもよい。また、画像を読み取ることで ECU 公開鍵を取得するのではなく、例えば ECU 3 に付属するメモリカードなどの記録媒体に ECU 公開鍵及び電子署名の情報を記録しておき、ゲートウェイ 2 が記録媒体から ECU 公開鍵及び電子署名を取得する構成としてもよい。この構成の場合、ゲートウェイ 2 及び記録媒体が NFC (Near Field Communication) などの無線通信を行って情報を授受する構成としてもよい。また例えば、ECU 公開鍵などの情報を数字又は文字等を複数並べた文字列として ECU 3 の箱 3 A 又は取扱説明書等に印刷しておく構成としてもよい。この構成の場合、画像読取装置 7 にて文字列を読み取る構成としてもよいが、作業者がキーボードなどの入力デバイスを用いて文字列を入力し、ゲートウェイ 2 が入力された文字列を取得して ECU 公開鍵などの情報に変換する構成としてもよい。

【0101】

また本実施の形態においては、ECU 製造会社 5 から署名生成装置 6 へインターネットなどのネットワークを介して ECU 公開鍵を送信し、署名生成装置 6 から ECU 製造会社 5 へネットワークを介して電子署名を送信する構成としたが、これに限るものではない。ECU 製造会社 5 及び署名生成装置 6 の間の情報授受は、例えば情報を記録した記録媒体を郵送で授受するなどの方法を採用してもよい。ゲートウェイ製造会社 4 及び署名生成装置 6 の間の情報授受も同様である。

【0102】

また本実施の形態においてゲートウェイ 2 の処理部 21 が実行する認証処理プログラム 22 a、ECU 3 の処理部 31 が実行する認証処理プログラム 32 a、署名生成装置 6 の処理部 61 が実行する署名生成プログラム 62 a 及び画像読取装置 7 の処理部 71 が実行する変換プログラム 72 a 等のプログラムは、光ディスク又はメモリカード等の記録媒体に記録された態様で提供され得る。

【符号の説明】

10

20

30

40

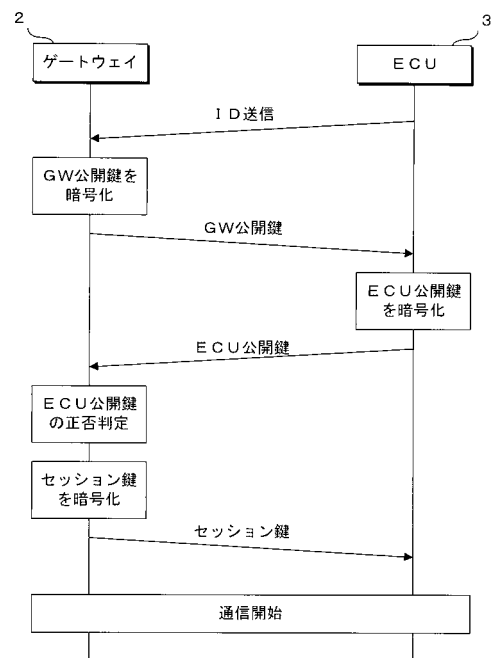
50

【 0 1 0 3 】

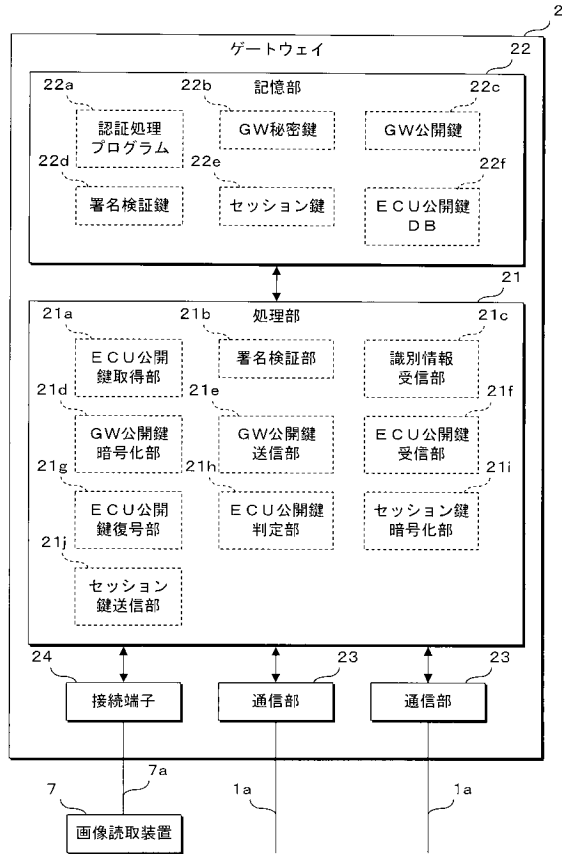
1	車両	
1 a	通信線	
2	ゲートウェイ（車載認証装置）	
3	E C U（通信装置）	
3 A	箱（付随物）	
3 B	Q Rコード（可視化情報）	
4	ゲートウェイ製造会社	
4 a	書込装置	
5	E C U製造会社	10
5 a	書込装置	
5 b	印刷装置	
6	署名生成装置	
7	画像読取装置（可視化情報取得装置）	
7 a	通信ケーブル	
2 1	処理部	
2 1 a	E C U公開鍵取得部（第 1 公開鍵取得部）	
2 1 b	署名検証部	
2 1 c	識別情報受信部	
2 1 d	G W公開鍵暗号化部（第 2 公開鍵暗号化部）	20
2 1 e	G W公開鍵送信部（第 2 公開鍵送信部）	
2 1 f	E C U公開鍵受信部（第 1 公開鍵受信部）	
2 1 g	E C U公開鍵復号部（第 1 公開鍵復号部）	
2 1 h	E C U公開鍵判定部（第 1 公開鍵判定部）	
2 1 i	セッション鍵暗号化部（共通鍵暗号化部）	
2 1 j	セッション鍵送信部（共通鍵送信部）	
2 2	記憶部（第 2 記憶部）	
2 2 a	認証処理プログラム	
2 2 b	G W秘密鍵（第 2 秘密鍵）	
2 2 c	G W公開鍵（第 2 公開鍵）	30
2 2 d	署名検証鍵	
2 2 e	セッション鍵（共通鍵）	
2 2 f	E C U公開鍵 D B	
2 3	通信部	
2 4	接続端子	
3 1	処理部	
3 1 a	識別情報送信部	
3 1 b	G W公開鍵受信部（第 2 公開鍵受信部）	
3 1 c	G W公開鍵復号部（第 2 公開鍵復号部）	
3 1 d	E C U公開鍵暗号化部（第 1 公開鍵暗号化部）	40
3 1 e	E C U公開鍵送信部（第 1 公開鍵送信部）	
3 1 f	セッション鍵受信部（共通鍵受信部）	
3 1 g	セッション鍵復号部（共通鍵復号部）	
3 2	記憶部（第 1 記憶部）	
3 2 a	認証処理プログラム	
3 2 b	E C U秘密鍵（第 1 秘密鍵）	
3 2 c	E C U公開鍵（第 2 秘密鍵）	
3 2 d	セッション鍵（共通鍵）	
3 3	通信部	
6 1	処理部	50

- 10

【圖 2】



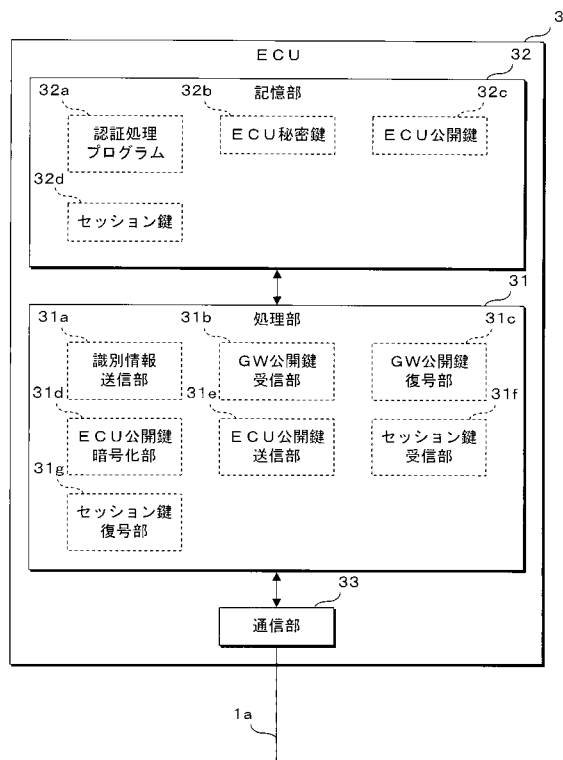
【図 3】



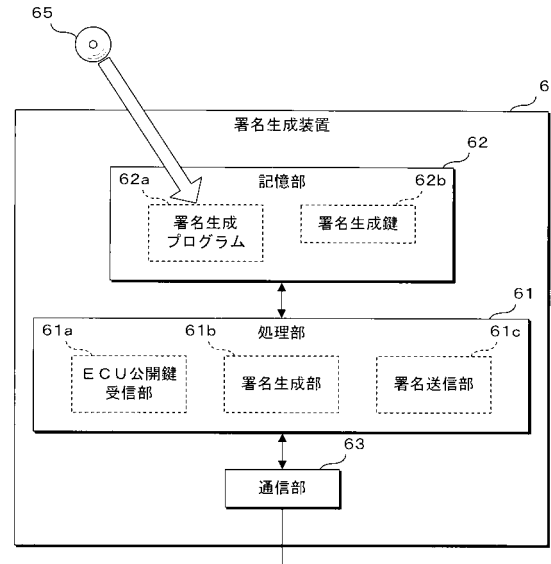
【図 4】

ECU公開鍵DB		
ID	ECU公開鍵	電子署名
⋮	⋮	⋮

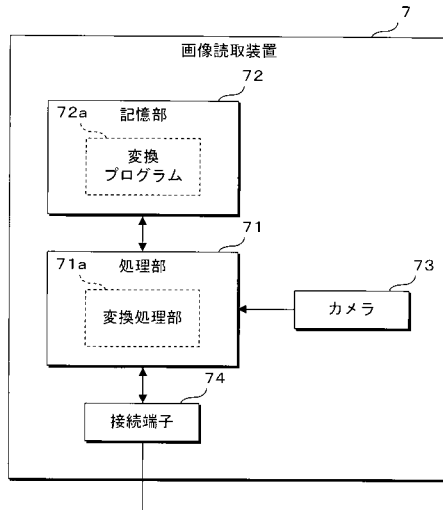
【図 5】



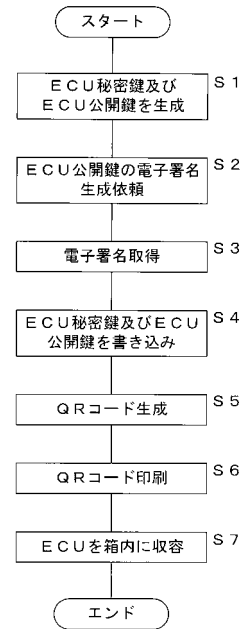
【図 6】



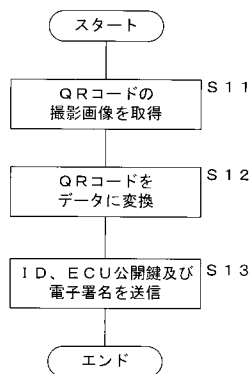
【図 7】



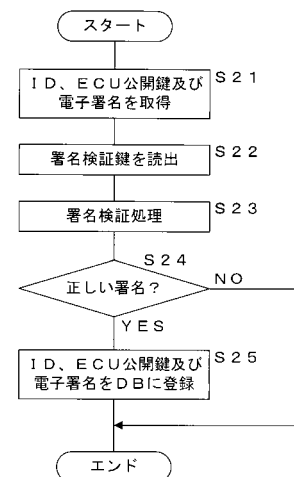
【図 8】



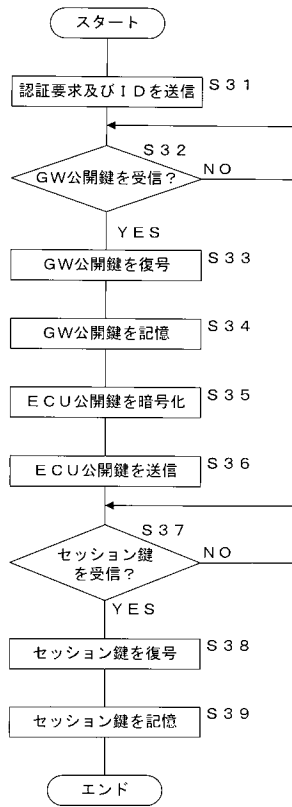
【図 9】



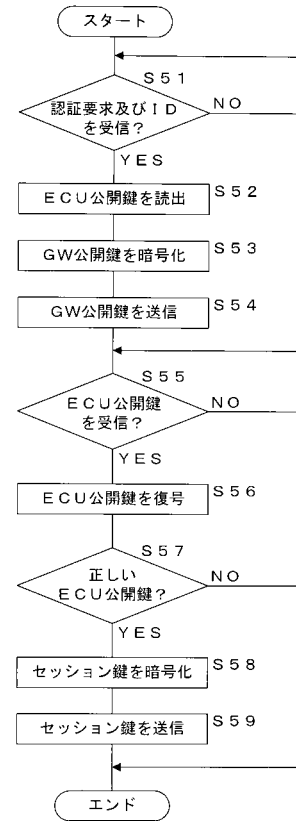
【図 10】



【図 1 1】



【図 1 2】



フロントページの続き

(74)代理人 100078868

弁理士 河野 登夫

(72)発明者 高田 広章

愛知県名古屋市千種区不老町 1 番 国立大学法人名古屋大学内

(72)発明者 倉地 亮

愛知県名古屋市千種区不老町 1 番 国立大学法人名古屋大学内

(72)発明者 上田 浩史

三重県四日市市西末広町 1 番 1 4 号 株式会社オートネットワーク技術研究所内

F ターム(参考) 5J104 AA07 AA16 EA16 KA05 NA02 NA38 PA07