

【公報種別】特許法第 17 条の 2 の規定による補正の掲載
 【部門区分】第 7 部門第 3 区分
 【発行日】平成 26 年 12 月 18 日 (2014.12.18)

【公開番号】特開 2014-180062 (P2014-180062A)
 【公開日】平成 26 年 9 月 25 日 (2014.9.25)
 【年通号数】公開・登録公報 2014-052
 【出願番号】特願 2014-137760 (P2014-137760)
 【国際特許分類】

H 0 4 L 9/08 (2006.01)

【 F I 】

H 0 4 L 9/00 6 0 1 C

H 0 4 L 9/00 6 0 1 E

【手続補正書】

【提出日】平成 26 年 10 月 31 日 (2014.10.31)

【手続補正 1】

【補正対象書類名】特許請求の範囲

【補正対象項目名】全文

【補正方法】変更

【補正の内容】

【特許請求の範囲】

【請求項 1】

汎用集積回路カード (U I C C) と端末との間の通信をセキュアにするための方法であって、前記方法は、

セキュア共有セッション鍵を生成するステップと、

前記 U I C C と前記端末との間の通信を、前記セキュア共有セッション鍵を用いて暗号化するステップと

を備えることを特徴とする方法。

【請求項 2】

前記セキュア共有セッション鍵を生成するステップは、共有秘密から前記セキュア共有セッション鍵を導き出すステップを含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 3】

前記共有秘密から前記セキュア共有セッション鍵を導き出すステップは、秘密から共有秘密を生成するステップを含むことを特徴とする請求項 2 に記載の方法。

【請求項 4】

前記セキュア共有セッション鍵を導き出すステップは、前記共有秘密を使用して、擬似乱数関数 (P R F) を実行するステップを含むことを特徴とする請求項 2 に記載の方法。

【請求項 5】

前記通信を暗号化するステップは、セキュアチャネルを確立するステップを含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 6】

前記セキュアチャネルを使用して、アプリケーションレベルの U I C C ベースの拡張を伴う汎用ブートストラッピングアーキテクチャ (G B A) (G B A U) 手続き、または A K A (A u t h e n t i c a t i o n a n d K e y A g r e e m e n t) 手続きの少なくとも 1 つを実行するステップをさらに備えることを特徴とする請求項 5 に記載の方法。

【請求項 7】

前記 U I C C と前記端末との間のインタフェース上でトンネルを作成するステップをさらに備えることを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 8】

前記セキュア共有セッション鍵を生成するステップは、
セキュア共有セッション鍵が、前記 U I C C と前記端末との間に存在するかどうかを判定するステップと、
セキュア共有セッション鍵が存在しないという条件で、新たなセキュア共有セッション鍵を生成するステップと
を含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 9】

前記セキュア共有セッション鍵を生成するステップは、
作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すステップと、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータを前記 U I C C に報告するステップと
受信される鍵ネゴシエーションパラメータを受信するステップと、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータ、および前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータを使用して、前記セキュア共有セッション鍵を作成するステップと
を含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 10】

前記作成するステップは、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるかどうかを判定するステップと、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるという条件で、セキュア共有セッション鍵を導き出すステップと
を含むことを特徴とする請求項 9 に記載の方法。

【請求項 11】

前記作り出すステップは、
ランダムチャレンジ (R A N D) およびシーケンス番号 (S Q N) を選択するステップと、
匿名鍵 (A K)、メッセージ認証コード (M A C)、予想応答 (X R E S)、および予想シーケンス (X S Q N) を計算するステップと、
前記 R A N D、前記 M A C、および前記 X S Q N を組み合わせて、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すステップと
を含むことを特徴とする請求項 9 に記載の方法。

【請求項 12】

前記計算するステップは、
共有秘密および前記 R A N D を使用して前記 A K を計算するステップと、
前記共有秘密、前記 R A N D、および前記 S Q N を使用して前記 M A C を計算するステップと、
前記共有秘密および前記 R A N D を使用して前記 X R E S を計算するステップと、
前記 S Q N および前記 A K を使用して前記 X S Q N を計算するステップと
を含むことを特徴とする請求項 11 に記載の方法。

【請求項 13】

前記作り出すステップは、
ノンスを選択するステップと、
認証値 (T a g) を計算するステップと、
前記ノンスと前記 T a g を組み合わせて、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すステップと
を含むことを特徴とする請求項 9 に記載の方法。

【請求項 14】

前記作り出すステップは、

セッション鍵を選択するステップと、
暗号化されたセッション鍵を計算するステップと、
前記暗号化されたセッション鍵を使用して、前記鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すステップと

を含むことを特徴とする請求項 9 に記載の方法。

【請求項 15】

前記セキュア共有セッション鍵を生成するステップは、
受信される鍵ネゴシエーションパラメータを受信するステップと、
作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すステップと、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータを前記端末に報告するステップと、
前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータ、および前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータを使用して、前記セキュア共有セッション鍵を作成するステップと
を含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 16】

前記作成するステップは、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるかどうかを判定するステップと、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるという条件で、セキュア共有セッション鍵を導き出すステップと
を含むことを特徴とする請求項 15 に記載の方法。

【請求項 17】

前記作り出すステップは、
前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータから、ランダムチャレンジ (R A N D)
、メッセージ認証コード (M A C)、および予想シーケンス (X S Q N) を抽出するステップと、
匿名鍵 (A K)、予想メッセージ認証コード (X M A C)、および S Q N (シーケンス番号) を計算するステップと、
前記 X M A C が前記 M A C と同一であるかどうかを判定するステップと、
前記 X M A C が前記 M A C と同一であるという条件で、共有秘密および前記 R A N D を使用して応答 (R E S) を計算するステップと
を含むことを特徴とする請求項 15 に記載の方法。

【請求項 18】

前記計算するステップは、
前記共有秘密および前記 R A N D を使用して前記 A K を計算するステップと、
前記 X S Q N および前記 A K を使用して前記 S Q N を計算するステップと、
前記共有秘密、前記 R A N D、および前記 S Q N を使用して前記 X M A C を計算するステップと
を含むことを特徴とする請求項 17 に記載の方法。

【請求項 19】

前記作り出すステップは、
前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータから ノンスおよび T a g を抽出するステップと、
前記 T a g を検証するステップと、
前記 T a g が有効であるという条件で、セッション鍵を導き出し、および予想認証値 (X T a g) を計算するステップと、
前記 X T a g を使用して、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すステップと
を含むことを特徴とする請求項 15 に記載の方法。

【請求項 20】

前記作り出すステップは、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータから前記暗号化されたセッション鍵を抽出するステップを含み、および前記セッション鍵を導き出すことは、前記暗号化されたセッション鍵を復号することを含むことを特徴とする請求項 1 9 に記載の方法。

【請求項 2 1】

前記セキュア共有セッション鍵を生成するステップは、
事前鍵ネゴシエーションパラメータを生成するステップと、
前記事前鍵ネゴシエーションパラメータを前記端末に報告するステップと
を含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 2 2】

前記セキュア共有セッション鍵を生成するステップは、前記 U I C C から事前鍵ネゴシエーションパラメータを受信するステップを含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 2 3】

前記生成するステップは、ディフィーヘルマン鍵交換プロトコルを実行するステップを含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 2 4】

セキュア共有セッション鍵を生成し、
前記セキュア共有セッション鍵を用いて通信を暗号化し、
前記暗号化された通信を送信し、
前記セキュア共有セッション鍵を使用して、受信され暗号化された通信を復号するように構成された汎用集積回路カード (U I C C) と、
前記セキュア共有セッション鍵を生成し、
前記セキュア共有セッション鍵を用いて通信を暗号化し、
前記暗号化された通信を送信し、
前記セキュア共有セッション鍵を使用して、受信され暗号化された通信を復号するように構成された端末と
を備えたことを特徴とする W T R U (無線送信 / 受信ユニット) 。

【請求項 2 5】

前記 U I C C は、共有秘密から前記セキュア共有セッション鍵を導き出すことによって、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成され、および前記端末は、前記共有秘密から前記セキュア共有セッション鍵を導き出すことによって、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成されることを特徴とする請求項 2 4 に記載の W T R U 。

【請求項 2 6】

前記 U I C C は、第 1 の秘密から前記共有秘密を生成することによって、前記共有秘密から前記セキュア共有セッション鍵を導き出すように構成され、および前記端末は、第 2 の秘密から前記共有秘密を生成することによって、前記共有秘密から前記セキュア共有セッション鍵を導き出すように構成されることを特徴とする請求項 2 5 に記載の W T R U 。

【請求項 2 7】

前記 U I C C は、前記共有秘密を使用して擬似乱数関数 (P R F) を実行することによって、前記セキュア共有セッション鍵を導き出すように構成され、および前記端末は、前記共有秘密を使用して前記擬似乱数関数 (P R F) を実行することによって、前記セキュア共有セッション鍵を導き出すように構成されることを特徴とする請求項 2 5 に記載の W T R U 。

【請求項 2 8】

前記 U I C C は、前記端末とセキュアチャネルを確立するように構成され、および前記端末は、前記 U I C C とセキュアチャネルを確立するように構成されることを特徴とする請求項 2 4 に記載の W T R U 。

【請求項 2 9】

前記端末は、前記セキュアチャネルを使用して、アプリケーションレベルの U I C C へ

ースの拡張を伴う汎用ブートストラッピングアーキテクチャ (G B A) (G B A U) 手続き、または A K A (A u t h e n t i c a t i o n a n d K e y A g r e e m e n t) 手続きの少なくとも1つを実行するように構成されることを特徴とする請求項28に記載の W T R U。

【請求項30】

前記端末は、
作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出し、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータを前記 U I C C に報告し、
前記 U I C C から、受信される鍵ネゴシエーションパラメータを受信し、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータ、および前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータを使用して、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成されることを特徴とする請求項24に記載の W T R U。

【請求項31】

前記端末は、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるかどうかを判定し、
前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるという条件で、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成されることを特徴とする請求項30に記載の W T R U。

【請求項32】

前記端末は、
ランダムチャレンジ (R A N D) およびシーケンス番号 (S Q N) を選択し、
匿名鍵 (A K)、メッセージ認証コード (M A C)、予想応答 (X R E S)、および予想シーケンス (X S Q N) を計算し、
前記 R A N D、前記 M A C、および前記 X S Q N を使用して、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すように構成されることを特徴とする請求項30に記載の W T R U。

【請求項33】

前記端末は、
共有秘密と前記 R A N D を使用して前記 A K を計算し、
前記共有秘密、前記 R A N D、および前記 S Q N を使用して前記 M A C を計算し、
前記共有秘密および前記 R A N D を使用して前記 X R E S を計算し、
前記 S Q N および前記 A K を使用して前記 X S Q N を計算するように構成されることを特徴とする請求項32に記載の W T R U。

【請求項34】

前記端末は、
ノンスを選択し、
認証値 (T a g) を計算し、
前記ノンスおよび前記 T a g を使用して、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを生成するように構成されることを特徴とする請求項30に記載の W T R U。

【請求項35】

前記端末は、
セッション鍵を選択し、
暗号化されたセッション鍵を計算し、
前記暗号化されたセッション鍵を使用して、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すように構成されることを特徴とする請求項30に記載の W T R U。

【請求項36】

前記 U I C C は、
前記端末から、受信される鍵ネゴシエーションパラメータを受信し、
作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出し、

前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータを前記端末に報告し、

前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータ、および前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータを使用して、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成されることを特徴とする請求項 2 4 に記載の W T R U。

【請求項 3 7】

前記 U I C C は、

前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるかどうかを判定し、

前記作り出された鍵ネゴシエーションパラメータが、前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータと同一であるという条件で、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成されることを特徴とする請求項 3 6 に記載の W T R U。

【請求項 3 8】

前記 U I C C は、

前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータから、ランダムチャレンジ (R A N D) 、メッセージ認証コード (M A C) 、および予想シーケンス (X S Q N) を抽出し、

匿名鍵 (A K) 、予想メッセージ認証コード (X M A C) 、およびシーケンス番号 (S Q N) を計算し、

前記 X M A C が前記 M A C と同一であるかどうかを判定し、

前記 X M A C が前記 M A C と同一であるという条件で、共有秘密および前記 R A N D を使用して応答 (R E S) を計算し、

前記 R E S を使用して、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すように構成されることを特徴とする請求項 3 6 に記載の W T R U。

【請求項 3 9】

前記 U I C C は、

前記共有秘密および前記 R A N D を使用して前記 A K を計算し、

前記 X S Q N および前記 A K を使用して前記 S Q N を計算し、

前記共有秘密、前記 R A N D 、および前記 S Q N を使用して前記 X M A C を計算するように構成されることを特徴とする請求項 3 8 に記載の W T R U。

【請求項 4 0】

前記 U I C C は、

前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータからノンスおよび T a g を抽出し、

前記 T a g を検証し、

予想認証値 (X T a g) を計算し、

前記 X T a g を使用して、前記作り出される鍵ネゴシエーションパラメータを作り出すように構成されることを特徴とする請求項 3 6 に記載の W T R U。

【請求項 4 1】

前記 U I C C は、

前記受信された鍵ネゴシエーションパラメータから暗号化されたセッション鍵を抽出し、

前記暗号化されたセッション鍵を復号し、

前記復号されたセッション鍵を使用して、前記セキュア共有セッション鍵を生成するように構成されることを特徴とする請求項 4 0 に記載の W T R U。

【請求項 4 2】

前記 U I C C は、

事前鍵ネゴシエーションパラメータを生成し、

前記事前鍵ネゴシエーションパラメータを前記端末に報告するように構成されることを特徴とする請求項 2 4 に記載の W T R U。

【請求項 4 3】

前記端末は、事前鍵ネゴシエーションパラメータを前記 U I C C から受信するように構成されることを特徴とする請求項 2 4 に記載の W T R U。

【請求項 4 4】

前記 U I C C は、ディフィーヘルマン鍵交換プロトコルを実行するように構成され、および前記端末は、ディフィーヘルマン鍵交換プロトコルを実行するように構成されることを特徴とする請求項 2 4 に記載の W T R U。