

【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】令和 3 年 7 月 26 日 (2021.7.26)

【公表番号】特表 2020-526055 (P2020-526055A)

【公表日】令和 2 年 8 月 27 日 (2020.8.27)

【年通号数】公開・登録公報 2020-034

【出願番号】特願 2019-561993 (P2019-561993)

【国際特許分類】

H 0 4 L 9/32 (2006.01)

H 0 4 L 9/08 (2006.01)

G 0 6 F 21/64 (2013.01)

G 0 6 F 21/62 (2013.01)

【F I】

H 0 4 L 9/00 6 7 5 A

H 0 4 L 9/00 6 0 1 C

G 0 6 F 21/64

G 0 6 F 21/62 3 1 8

【手続補正書】

【提出日】令和 3 年 5 月 10 日 (2021.5.10)

【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】

第 1 ノードが第 2 ノードとの信頼できる通信を確立するための、コンピュータにより実施される方法であって、前記第 2 ノードが第 2 ノード識別子及び第 2 シークレットポイントを有し、前記第 2 シークレットポイントが、グループ秘密鍵に前記第 2 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュを掛けたものであり、前記グループ秘密鍵が、クレデンシャルを付与するよう構成されたノードのグループに関連する、前記方法において、

前記グループ秘密鍵に第 1 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュを掛けたものである第 1 シークレットポイントを前記ノードのグループから得ることと、

前記第 1 ノード識別子を前記第 2 ノードへ送ることと、

前記第 2 ノード識別子を受け取ることと、

前記第 2 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュと、前記第 1 シークレットポイントとによる双線形ペアリング操作を用いて、第 1 セッション鍵を生成することと、

前記第 1 セッション鍵が、前記第 2 ノードによって、前記第 2 シークレットポイントと、前記第 1 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュとによる前記双線形ペアリング操作を用いて生成された第 2 セッション鍵と一致することを確かめることと

を有する方法。

【請求項 2】

前記第 1 セッション鍵を生成するための前記双線形ペアリング操作は、式：

$$K_A = e(H_1(id_B), s_A), \text{ 及び}$$

$$K_A = e(s_B, H_1(id_A))$$

のうちの一方を有し、前記第2セッション鍵を生成するための前記双線形ペアリング操作は、前記式のうちの他方を有し、

$e()$ は、前記双線形ペアリング操作であり、

$H_1()$ は、前記マップ・ツー・ポイントハッシュであり、

id_A 及び id_B は、前記第1ノード識別子及び前記第2ノード識別子の夫々1つであり、

s_A 及び s_B は、前記第1シークレットポイント及び前記第2シークレットポイントの夫々1つである、

請求項1に記載の方法。

【請求項3】

前記第1シークレットポイントを得ることは、前記ノードのグループ内の複数のノードの夫々から前記第1シークレットポイントの各々の部分を取得し、該各々の部分を結合して、前記グループ秘密鍵を再構成することなしに前記第1シークレットポイントを形成することを有する、

請求項1又は2に記載の方法。

【請求項4】

前記確かめることは、前記第1セッション鍵により暗号化された課題を前記第1ノードから前記第2ノードへ送り、該課題に対する応答を受け取り、該応答に基づき、前記第2ノードが前記第2セッション鍵を用いて前記課題を有効に暗号解読したことを決定することを有する、

請求項1乃至3のうちいずれか一項に記載の方法。

【請求項5】

前記送ることは、第1ノンスを送ることを更に含み、

前記受け取ることは、第2ノンスと、計算された C_0 値とを受け取ることを更に含み、

前記 C_0 値は、前記第2セッション鍵、前記第1ノンス、及び前記第2ノンスの連結のハッシュを有する、

請求項1乃至3のうちいずれか一項に記載の方法。

【請求項6】

前記連結は、前記第1ノード識別子及び前記第2ノード識別子を更に含む、

請求項5に記載の方法。

【請求項7】

前記生成することは、前記第1セッション鍵、前記第1ノンス、及び前記第2ノンスの連結のハッシュを有する計算された C_1 値を生成することを含み、

前記確かめることは、前記計算された C_0 値が前記計算された C_1 値と一致することを確かめることを有する、

請求項5又は6に記載の方法。

【請求項8】

前記第2シークレットポイントは、前記グループ秘密鍵に前記第2ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュを掛けたものである、

請求項1乃至7のうちいずれか一項に記載の方法。

【請求項9】

前記第1シークレットポイント及び前記第2シークレットポイントは、夫々が、前記ノードのグループによって、秘密分散を用いて夫々前記第1ノード及び前記第2ノードへ供給される、

請求項1乃至8のうちいずれか一項に記載の方法。

【請求項10】

プロセッサと、

メモリと、

ネットワークインターフェイスと、

第2ノードとの信頼できる通信を確立するためのプロセッサ実行可能命令を含み、前記

第 2 ノードが第 2 ノード識別子及び第 2 シークレットポイントを有し、前記第 2 シークレットポイントが、グループ秘密鍵に前記第 2 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュを掛けたものであり、前記グループ秘密鍵が、クレデンシャルを付与するよう構成されたノードのグループに関連する、ブロックチェーンアプリケーションと

を有する第 1 ノードであって、

実行されるときに、前記プロセッサ実行可能命令は、当該第 1 ノードに、

前記グループ秘密鍵に第 1 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュを掛けたものである第 1 シークレットポイントを前記ノードのグループから得ることと、

前記第 1 ノード識別子を前記第 2 ノードへ送ることと、

前記第 2 ノード識別子を受け取ることと、

前記第 2 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュと、前記第 1 シークレットポイントとによる双線形ペアリング操作を用いて、第 1 セッション鍵を生成することと、

前記第 1 セッション鍵が、前記第 2 ノードによって、前記第 2 シークレットポイントと、前記第 1 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュとによる前記双線形ペアリング操作を用いて生成された第 2 セッション鍵と一致することを確かめることと

を実行させる、第 1 ノード。

【請求項 11】

前記第 1 セッション鍵を生成するための前記双線形ペアリング操作は、式：

$$K_A = e(H_1(id_B), s_A), \text{ 及び}$$

$$K_A = e(s_B, H_1(id_A))$$

のうちの一方を有し、前記第 2 セッション鍵を生成するための前記双線形ペアリング操作は、前記式のうちの他方を有し、

$e()$ は、前記双線形ペアリング操作であり、

$H_1()$ は、前記マップ・ツー・ポイントハッシュであり、

id_A 及び id_B は、前記第 1 ノード識別子及び前記第 2 ノード識別子の夫々 1 つであり、

s_A 及び s_B は、前記第 1 シークレットポイント及び前記第 2 シークレットポイントの夫々 1 つである、

請求項 10 に記載の第 1 ノード。

【請求項 12】

前記プロセッサ実行可能命令は、実行されるときに、当該第 1 ノードに、

前記ノードのグループ内の複数のノードの夫々から前記第 1 シークレットポイントの各々の部分を取得し、該各々の部分を結合して、前記グループ秘密鍵を再構成することなしに前記第 1 シークレットポイントを形成することによって、前記第 1 シークレットポイントを得ることを実行させる、

請求項 10 又は 11 に記載の第 1 ノード。

【請求項 13】

前記プロセッサ実行可能命令は、実行されるときに、当該第 1 ノードに、

前記第 1 セッション鍵により暗号化された課題を前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへ送り、該課題に対する応答を受け取り、該応答に基づき、前記第 2 ノードが前記第 2 セッション鍵を用いて前記課題を有効に暗号解読したことを決定することによって、前記確かめることを実行させる、

請求項 10 乃至 12 のうちいずれか一項に記載の第 1 ノード。

【請求項 14】

前記プロセッサ実行可能命令は、実行されるときに、当該第 1 ノードに、

第 1 ノンスを更に送ることによって前記送ることを実行させるとともに、第 2 ノンスと、計算された C_0 値とを更に受け取ることによって前記受け取ることを実行させ、

前記 C_0 値は、前記第 2 セッション鍵、前記第 1 ノンス、及び前記第 2 ノンスの連結のハッシュを有する、

請求項 10 乃至 12 のうちいずれか一項に記載の第 1 ノード。

【請求項 15】

前記連結は、前記第 1 ノード識別子及び前記第 2 ノード識別子を更に含む、

請求項 14 に記載の第 1 ノード。

【請求項 16】

前記プロセッサ実行可能命令は、実行されるときに、当該第 1 ノードに、

前記第 1 セッション鍵、前記第 1 ノンス、及び前記第 2 ノンスの連結のハッシュを有する計算された C_1 値を生成することによって前記生成することを実行させるとともに、前記計算された C_0 値が前記計算された C_1 値と一致することを確認めることによって前記確認めることを実行させる、

請求項 14 又は 15 に記載の第 1 ノード。

【請求項 17】

前記第 2 シークレットポイントは、前記グループ秘密鍵に前記第 2 ノード識別子のマップ・ツー・ポイントハッシュを掛けたものである、

請求項 10 乃至 16 のうちいずれか一項に記載の第 1 ノード。

【請求項 18】

前記第 1 シークレットポイント及び前記第 2 シークレットポイントは、夫々が、前記ノードのグループによって、秘密分散を用いて夫々前記第 1 ノード及び前記第 2 ノードへ供給される、

請求項 10 乃至 17 のうちいずれか一項に記載の第 1 ノード。

【請求項 19】

1 つ以上のプロセッサによって実行されるときに、該 1 つ以上のプロセッサに、請求項 1 乃至 9 のうちいずれか一項に記載の方法の動作を実行させるプロセッサ実行可能命令を含むプログラム。