

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号
特許第5468623号
(P5468623)

(45) 発行日 平成26年4月9日 (2014.4.9)

(24) 登録日 平成26年2月7日 (2014.2.7)

(51) Int.Cl.

F I

HO 4 L 9/08 (2006.01)

HO 4 W 12/08 (2009.01)

HO 4 L 9/32 (2006.01)

HO 4 L 9/00 6 O 1 B

HO 4 W 12/08

HO 4 L 9/00 6 7 3 B

HO 4 L 9/00 6 7 3 A

請求項の数 12 (全 14 頁)

(21) 出願番号	特願2011-549117 (P2011-549117)	(73) 特許権者	598036300
(86) (22) 出願日	平成21年10月1日 (2009.10.1)		テレフオンアクチーボラゲット エル エ
(65) 公表番号	特表2012-517185 (P2012-517185A)		ム エリクソン (パブル)
(43) 公表日	平成24年7月26日 (2012.7.26)		スウェーデン国 スtockホルム エスー
(86) 国際出願番号	PCT/SE2009/051092		1 6 4 8 3
(87) 国際公開番号	W02010/090569	(74) 代理人	100076428
(87) 国際公開日	平成22年8月12日 (2010.8.12)		弁理士 大塚 康德
審査請求日	平成24年8月30日 (2012.8.30)	(74) 代理人	100112508
(31) 優先権主張番号	61/150,118		弁理士 高柳 司郎
(32) 優先日	平成21年2月5日 (2009.2.5)	(74) 代理人	100115071
(33) 優先権主張国	米国 (US)		弁理士 大塚 康弘
		(74) 代理人	100116894
			弁理士 木村 秀二
		(74) 代理人	100130409
			弁理士 下山 治

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ネットワークにおけるブートストラップ・メッセージを保護するための装置と方法

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

ブートストラップ・メッセージの保護を可能にするデバイス管理 D M ネットワーク・システムの第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) であって、

デバイス (6 0 0) をブートストラップする要求を含む第 1 のメッセージであって、前記デバイス (6 0 0) を識別する情報及び加入者を識別する情報を含む前記第 1 のメッセージを受信する受信機 (5 1 0) と、

前記加入者を識別する前記情報を含む第 2 のメッセージであって、前記加入者を識別する前記情報に基づくブートストラップ・キーを前記第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) へ提供するように、第 2 のネットワーク・ユニットへ要求する前記第 2 のメッセージを、前記第 2 のネットワーク・ユニットへ送信する送信機 (5 2 0) とを備え、

前記受信機 (5 1 0) は、さらに、前記第 2 のネットワーク・ユニットから、前記ブートストラップ・メッセージの保護を可能にするための、前記ブートストラップ・キーと、トリガ情報とを含む第 3 のメッセージを受信するように構成され、

前記送信機 (5 2 0) は、さらに、前記デバイス (6 0 0) において前記ブートストラップ・キーの生成を開始させるために、該デバイス (6 0 0) へ前記トリガ情報を送信するように構成されることを特徴とする第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) 。

【請求項 2】

前記ブートストラップ・キーを記憶する記憶手段 (5 3 0) をさらに備え、

前記第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) は、さらに、

前記ブートストラップ・キーに基づいて、前記送信機 (5 2 0) が保護されたブートストラップ・メッセージを前記デバイス (6 0 0) へ送信する前に、前記ブートストラップ・メッセージを保護するように構成されることを特徴とする請求項 1 に記載の第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) 。

【請求項 3】

前記送信機 (5 2 0) は、ジェネリック・ブートストラップ・アーキテクチャ・プッシュ情報 G P I の前記トリガ情報を送信するように構成され、

前記受信機 (5 1 0) は、G P I レスポンス・メッセージの前記ブートストラップ・キーを含む前記第 3 のメッセージを受信するように構成されることを特徴とする請求項 1 又は 2 に記載の第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) 。

10

【請求項 4】

前記ブートストラップ・メッセージの検証後に、前記デバイス (6 0 0) と前記 D M ネットワーク・システムとの間の少なくとも 1 つの D M セッション中に少なくとも 1 つのメッセージの保護のための追加のキーを生成するために、マスタキーとして前記ブートストラップ・キーを使用するようにさらに構成されることを特徴とする請求項 1 乃至 3 の何れか 1 項に記載の第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) 。

【請求項 5】

ブートストラップ・メッセージの保護を可能にするためのデバイス管理 D M ネットワーク・システムの第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) と通信可能なデバイス (6 0 0) であって、

20

前記デバイスを識別する情報及び加入者を識別する情報を、前記第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) へ通知する手段 (6 1 0) と、

前記第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) から、前記デバイスのブートストラップ・キーの生成を開始させるトリガ情報を受信する受信機 (6 1 0) であって、前記ブートストラップ・キーに基づいて保護される、保護されたブートストラップ・メッセージを受信するように構成される前記受信機 (6 1 0) と、

前記保護されたブートストラップ・キーを検証するか、復号化するかの少なくとも一方を行う手段 (6 3 0) と

を備えることを特徴とするデバイス (6 0 0) 。

30

【請求項 6】

前記受信機 (6 1 0) は、ジェネリック・ブートストラップ・アーキテクチャ G B A プッシュ情報 G P I メッセージの前記トリガ情報を受信するように構成されることを特徴とする請求項 5 に記載のデバイス (6 0 0) 。

【請求項 7】

前記ブートストラップ・キーを記憶する記憶手段 (6 4 0) をさらに備えることを特徴とする請求項 5 又は 6 に記載のデバイス (6 0 0) 。

【請求項 8】

ブートストラップ・メッセージの保護を可能にするデバイス管理 D M ネットワーク・システムの第 1 のネットワーク・ユニット (5 0 0) における方法であって、

40

デバイスをブートストラップする要求を含む第 1 のメッセージであって、前記デバイスを識別する情報及び加入者を識別する情報を含む前記第 1 のメッセージを前記第 1 のネットワーク・ユニットで受信するステップ (4 0 1) と、

前記加入者を識別する前記情報を含む第 2 のメッセージであって、前記加入者を識別する前記情報に基づくブートストラップ・キーを前記第 1 のネットワーク・ユニットへ提供するように、第 2 のネットワーク・ユニットへ要求する前記第 2 のメッセージを、前記第 2 のネットワーク・ユニットへ送信するステップ (4 0 2) と、

前記第 2 のネットワーク・ユニットから、前記ブートストラップ・メッセージの保護を可能にするための、前記ブートストラップ・キーと、トリガ情報とを含む第 3 のメッセージを受信するステップ (4 0 3) と、

50

前記デバイスにおいて前記ブートストラップ・キーの生成を開始させるために、該デバイスへ前記トリガ情報を送信するステップ(404)とを含むことを特徴とする方法。

【請求項9】

前記ブートストラップ・キーを前記第1のネットワーク・ユニットで記憶するステップと、

前記ブートストラップ・キーに基づいて、前記ブートストラップ・メッセージを前記デバイスへ送信する前に、前記ブートストラップ・メッセージを保護するステップとをさらに含むことを特徴とする請求項8に記載の方法。

【請求項10】

前記トリガ情報を送信する前記ステップ(404)は、ジェネリック・ブートストラップ・アーキテクチャ・プッシュ情報GPIメッセージの前記トリガ情報を送信するステップを含み、

前記第3のメッセージを受信する前記ステップ(403)は、GPIレスポンス・メッセージの前記第3のメッセージを受信するステップを含むことを特徴とする請求項8又は9に記載の方法。

【請求項11】

前記ブートストラップ・メッセージの検証後に、前記デバイスと前記DMネットワーク・システムとの間の少なくとも1つのDMセッション中に少なくとも1つのメッセージを保護するための追加のキーを生成するために、マスタキーとして前記ブートストラップ・キーを使用するステップをさらに含むことを特徴とする請求項8乃至10の何れか1項に記載の方法。

【請求項12】

請求項8乃至11の何れか1項に記載の第1のネットワーク・ユニット(500)における方法の各ステップをコンピュータに実行させるためのプログラム命令を含むコンピュータで実行可能なコンピュータプログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、一般的には移動または無線通信ネットワーク・システムの分野に関し、より詳細には、デバイス管理ネットワーク・システムにおいて、デバイスのブートストラップ中のブートストラップ・メッセージをセキュアに保護する装置と方法に関する。

【背景技術】

【0002】

移動デバイスは、制御するための各種の設定で構成され、各種の機能を提供し、各種のサービスをサポートする必要がある。データに関するサービスで移動デバイスを構成する既知の一つの方法は、例えば、ショート・メッセージ・サービス(SMS)または無線アプリケーション・プロトコル(WAP)を介する。これは単方向パスであり、双方向サービスを実行できるためには、オープン・モバイル・アライアンス(OMA)は、デバイス管理(DM)に対して特定のプロトコル、データ・モデルおよび方策を持つ。例として、URL: <http://www.openmobilealliance.org>で利用可能な、OMA DMバージョン1.2.1 イネーブラ・リリース仕様は、いかにDMセッションが確立され、維持されるかを定めている。これらの仕様における重要な機能の一つには、管理セッションを開始する前にOMA DM設定をデバイスに提供する方法について説明する、ブートストラップ仕様を含む。OMA DMブートストラップ技術仕様については「非特許文献1」に説明されている。

【0003】

ブートストラップは、移動または無線デバイスのDMクライアントに、非提供の、空の状態から、DMサーバに、および後には、例えば、新しいDMサーバに管理セッションを開始できるような状態に、本デバイスを移すことをプロビジョニングするプロセスであ

10

20

30

40

50

る。ブートストラップ・プロセスを実行するためには三つの異なる方法があり、即ち、カスタマイズ・ブートストラップ、サーバ開始のブートストラップおよびスマートカードからのブートストラップである。

【 0 0 0 4 】

カスタマイズ・ブートストラップ・プロセスでは、製造時に O M A D M ブートストラップ情報をデバイスにロードする。これは工場ブートストラップとも称される。

【 0 0 0 5 】

サーバ開始のブートストラップ・プロセスでは、例えば W A P プッシュのような幾つかのプッシュ機構を介してブートストラップ情報を送り出すように、サーバを構成する。このプロセスのために、本サーバはデバイス・アドレス / 電話番号を事前に受信しなければならない。

10

【 0 0 0 6 】

スマートカードからのブートストラップ・プロセスでは、デバイスにスマートカード（例えば、加入者識別モジュール（ S I M ）または万能 S I M （ U S I M ））を挿入し、本スマートカードから D M クライアントをブートストラップする。

【 0 0 0 7 】

しかしながら、これらのプロセスを使用するシステムに関連して、幾つかの問題点と欠点がある。カスタマイズ・ブートストラップ・プロセスは、製造時に、またはデバイスを販売する時に、基本的パラメータが知られる、ということを要求する。サーバ開始のブートストラップ・プロセスは、D M サーバがエア・インタフェースを通してブートストラップを実行する場合、基本的な D M パラメータを符号化するために国際移動加入者識別（ I M S I ）を使用しなければならない、ということを規定している。このことは、デバイスに本基本パラメータで暗号化した S M S を送信することで行なわれる。暗号化に使用するキーは、例えば、第 2 世代 / 第 3 世代ネットワーク・システムのための I M S I 、または符号分割多元接続（ C D M A ）システムのための電子シリアル番号（ E S N ）である。しかしながら、本 I M S I または E S N は機密であるようには設計されなかった。また、このことは、D M サーバからデバイスに送信するブートストラップ情報は弱く保護されている、ということを意味する。結果として、アタッカは、悪意のある D M サーバに対してロックするデバイスにブートストラップするため、それ自身のブートストラップ・メッセージを生成することができる。もう一つの欠点は、アタッカが完全性保護のみ行なわれているブートストラップ・メッセージを傍受することができる、ということである。ブートストラップ・メッセージにはユーザ・ネームおよびパスワードのような認証情報を含む可能性があるため、アタッカは本デバイスに成り済ますことができる。

20

30

【 0 0 0 8 】

図 1 は、上記で引用した仕様書「非特許文献 1」で定めているように、サーバ開始のブートストラップ・プロセスの高次のレベルの図である。本サーバ開始のブートストラップを説明する図 1 のシナリオは、デバイス 1 0、ユーザ 1 1、ネットワーク 1 2 および D M サーバ（ D M S ） 1 3 を示す。O M A - T S - D M ブートストラップ V 1 _ 2 _ 1 では、ひとたびユーザ 1 1 がデバイス 1 0 を獲得し、例えば S I M を挿入することにより、それを自分の設定に合わせると、ブートストラップ・プロセスの要件が整う、と説明している。D M S 1 3 は、デバイス 1 0 がネットワーク 1 2 に登録した時初めて、例えばネットワーク 1 2 によって、デバイス 1 0 のアイデンティティ、アドレスまたは電話番号を知られるか、情報を提供される。このことが起こると、デバイス 1 0 が使用する番号で、デバイス 1 0 をブートストラップする要求を、（コア）ネットワーク 1 2 から D M S 1 3 に送信することができる。ここで、D M S 1 3 は、O M A D M ブートストラップ・メッセージを送り出すことができる位置にあることになる。ブートストラップ・メッセージには、デバイス 1 0 がブートストラップ・メッセージを送り出した D M S 1 3 と管理セッションを開始することができる情報を含む。

40

【 0 0 0 9 】

上記で説明したブートストラップ・シナリオについての脆弱な保護は、上記で述べたよ

50

うに、ブートストラップ・メッセージが、「非特許文献2」の5.7.2.3.1章に示しているように、非機密キー（IMSIまたはENS）で保護されているのみである、という事実から生じている。このようにして、IMSIもENSも、セキュリティの観点から共有機密キーと考えられていない。また、同様にOMA仕様も、「非特許文献3」のような同じセキュリティ脆弱性に苦しんでいる。

【0010】

当然述べるべきであるが、これらのセキュリティ脆弱性は、3GPP LS 返答S3-080262で示しているように、第3世代パートナーシップ・プロジェクト（3GPP）のセキュリティ・グループ（SA3）がサーバ開始のブートストラップ方法/プロセスを使用しないよう強い勧告を出した理由である。

10

【0011】

米国特許出願 US 2008/0155071で開示されたもう一つの従来技術は、通信ネットワークのデバイスのブートストラップのための方法とシステムを提案している。この従来技術では、デバイスがスマートカードからブートストラップできるよう、エア（OTA）技術を通して使用するデバイスのスマートカードを第1に提供するため、サーバ開始のブートストラップを使用する。3GPP自動デバイス検出（ADD）機能を有するスマートカードを通してブートストラップを合成することにより、これを実行する。技術仕様書3GPP TS 22.101で定める3GPP ADDは、デバイスがネットワークに現れた場合、デバイスの自動検出を可能とする。しかしながら、この従来技術の方法はまだ、前に説明した現在のOMA DM指定のサーバ開始のブートストラップのセキュリティ不足に依存している。

20

【先行技術文献】

【非特許文献】

【0012】

【非特許文献1】OMA DMブートストラップ バージョン1.2.1、OMA-TS-DMブートストラップV1__2__1、オープン・モバイル・アライアンス、2008年、6月。

【非特許文献2】OMAデバイス管理セキュリティ1.2.1、OMA-TS-DMセキュリティ V1__2__1、OMA、2008年。

【非特許文献3】OMAクライアント・プロビジョニング仕様書バージョン1.2のためのイネーブル・リリース定義、OMA-ERELD-クライアント・プロビジョニング-V1__1；およびプロビジョニング・ブートストラップ1.1、OMA-WAP-ProvBoot-V1__1。

30

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0013】

したがって、上記で述べた問題点を取り扱うこと、および、DMサーバからデバイスへ、セキュアで保護されたブートストラップ・メッセージの伝送し、それによって、本デバイスに成り済ましたり、および/または本デバイスをハイジャックしようとする盗聴および/またはアタックを防ぐことを可能とする装置と方法を提供することが、本発明の典型的な実施形態の目的である。

40

【課題を解決するための手段】

【0014】

本発明の典型的な実施形態の第1の側面によれば、ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、DMネットワーク・システムの第1のネットワーク・ユニットにより、上記で述べた問題点が解決される。第1のネットワーク・ユニットには、デバイスをブートストラップする要求を備える第1のメッセージを受信するよう構成した受信機を備え、本メッセージにはデバイスを識別する情報と加入者を識別する情報とを備える。第1のネットワーク・ユニットには、加入者を識別する情報を備える第2のメッセージを第2のネットワーク・ユニットに送信するよう構成した送信機を更に備え、本第2のメッセー

50

ジは、加入者を識別する情報に基づくブートストラップ・キーを第1のネットワーク・ユニットに提供するように、第2のネットワーク・ユニットに要求する。受信機は、第2のネットワーク・ユニットから、ブートストラップ・メッセージの保護に使用するブートストラップ・キーを備える第3のメッセージを受信するように、更に構成する。また、第3のメッセージには、デバイスにおいてブートストラップ・キーの生成を開始させるようデバイスに送信するトリガ情報を備える。

【0015】

第1のネットワーク・ユニットからトリガ情報を受信するので、デバイスは内部的にブートストラップ・キーを生成する。第1のネットワーク・ユニットおよびデバイスの両方がブートストラップ・キーを入手している場合、本ブートストラップ・キーに基づき、第1のネットワーク・ユニットはブートストラップ・メッセージを保護し、本保護されたブートストラップ・メッセージをデバイスに送信する。このように、機密ブートストラップ・キーはDMネットワークおよびデバイスにのみ知られているので、アタッカは本デバイスをハイジャックまたはそれに成り済ますことはできない。

【0016】

本発明の典型的な実施形態のもう一つの側面によれば、ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、DMネットワークの第1のネットワーク・ユニットにおける方法により、上記で述べた問題点が解決される。本方法には以下のものを備える：デバイスをブートストラップする要求を備える第1のメッセージを受信することで、本第1のメッセージには本デバイスと加入者を識別する情報を備える。本方法には、加入者を識別する情報を備える第2のメッセージを第2のネットワーク・ユニットに送信することを更に備え、加入者を識別する情報に基づくブートストラップ・キーを第1のネットワーク・ユニットに提供するように、第2のネットワーク・ユニットに要求する。本方法には、ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、第2のネットワーク・ユニットからブートストラップ・キーを備える第3のメッセージを受信することを更に備え、本第3のメッセージはトリガ情報を更に備える。本方法には、デバイスにおいてブートストラップ・キーの生成を開始させるため、デバイスに本トリガ情報を送信することを更に備える。

【0017】

本発明の典型的な実施形態の更にもう一つの側面によれば、ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、DMネットワーク・システムの第1のネットワーク・ユニットと通信することが可能なデバイスにより、上記で述べた問題点が解決される。本デバイスには、デバイスと加入者とを識別する情報を第1のネットワーク・ユニットに通知する手段を備える。本デバイスには、第1のネットワーク・ユニットから、デバイスにおいてブートストラップ・キーの生成を開始させるためのトリガ情報を受信するように構成した受信機を更に備える。本受信機は、本ブートストラップ・キーに基づいて保護された、保護ブートストラップ・メッセージを受信するよう更に構成され、本デバイスには、保護ブートストラップ・メッセージを検証および/または暗号解読するあめの手段を備える。

【0018】

本発明の典型的な実施形態の利点は、アタッカがデバイスをハイジャックする、および/または本デバイスに成り済ますのを防ぐことである。

【0019】

本発明の典型的な実施形態のもう一つの利点は、ネットワークおよびデバイスにのみ知られている真に機密のブートストラップ・キーを使用することを確実にすることである。

【0020】

本発明の実施形態の更なるその他の利点、目的および特徴は、添付の図と一緒に以下の詳細な説明から明らかになるであろうが、しかしながら、以下の図は説明に役立つのみであり、添付の特許請求範囲内で説明した図示の識別の実施形態において各種の修正と変更を行う可能性がある、という事実注意到注意を払うべきである。更に、当然のことであるが、図は必ずしも拡大縮小して描かれていなく、他に示さない限り、それらは本明細書で説明した構造と手順を概念的に示すことのみを意図している。

【図面の簡単な説明】**【 0 0 2 1 】**

【図 1】サーバ開始のブートストラップ・プロセス中に関係するシグナリングの従来技術の高次レベルの図である。

【図 2】本発明の典型的実施形態による、セキュアなデバイスのサーバ開始のブートストラップを可能とするフローチャートである。

【図 3】本発明のもう一つの典型的実施形態による、デバイスのサーバ開始のブートストラップをセキュアにするもう一つのフローチャートである。

【図 4】本発明の典型的実施形態による、第 1 のネットワーク・ユニットで使用方法のフローチャートを示す図である。

【図 5】本発明の典型的実施形態による典型的なネットワーク・ユニットのブロック図を示す。

【図 6】本発明の典型的実施形態による典型的なデバイスのブロック図を示す。

【発明を実施するための形態】**【 0 0 2 2 】**

以下の説明において、説明のためであり制限のためではないが、本発明の完全な理解を提供するため、特別なアーキテクチャ、シナリオ、技術等のような特定の実施形態について説明する。しかしながら、以下のことから明らかなことであるが、本発明とその実施形態は、これらの特定の実施形態から逸脱するその他の実施形態において実施される可能性がある。

【 0 0 2 3 】

特別な例のシナリオを参照して本発明の典型的な実施形態を本明細書で説明する。特に、3 G P P 技術仕様書 T S 3 3 . 2 2 3 の G B A プッシュ仕様書によるジェネリック・ブートストラップ・アーキテクチャ (G B A) と交信する、 D M サーバ (D M S) を備えるデバイス管理 (D M) ネットワーク・システムにおけるサーバ開始のブートストラップ・シナリオに関して、非制限の一般的文脈で、本発明について説明する。しかしながら、第 1 のネットワーク・ユニットは、本発明の典型的実施形態を実装できる、任意の適当なネットワーク・ユニットまたはノードであってもよい、ということに注意されたい。そのようなネットワーク・ユニットは、例えば、 D M S の代わりに D M プロキシによって示すことができる。

【 0 0 2 4 】

図 2 を参照すると、本発明の典型的実施形態に基づいて、ネットワーク・システムにおいて、デバイスのサーバ開始のブートストラップをセキュアにできるフローチャートが示されている。示されているエンティティは：デバイス 2 0、一つ (または複数) のネットワーク・エンティティ 2 1 (例えば、ホーム・ロケーション・レジスタ)、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2、および第 2 のネットワーク・ユニット 2 3 である。後述するように、デバイスのセキュアなブートストラップを目的にして追加のノード / 機能を使用することも可能である。

【 0 0 2 5 】

図 2 に示すように、デバイス 2 0 はネットワーク 2 1 にその可用性を通知する (S 2 1)。ユーザ / 加入者がネットワーク 2 1 に接続を試みようとするデバイス 2 0 をオンにすることにより、これを行うことができる。3 G P P T S 2 2 . 1 0 1 に開示しているように、例えば、既知の自動デバイス検出 (A D D) 方法を用いて、または G B A プッシュ 3 G P P T S 3 3 . 2 2 3 で説明している既知のユーザ開始手順を用いて、ネットワーク 2 1 はデバイス 2 0 の存在 / 可用性を検出する (S 2 2)。ネットワーク 2 1 へ接続後、デバイス 2 0 は、デバイスを識別する情報、即ちそのデバイス・アイデンティティ、例えば I M E I を送り、また、加入者を識別する情報、例えば I M S I / E S N を送信する。ブートストラップ・要求 (S 2 2) では、ネットワークは、デバイス 2 0 をブートストラップするため、第 1 のネットワーク・ユニットに要求する。ブートストラップ・要求 (S 2 3) では、ネットワーク 2 1 (例えば H L R) には、デバイスを識別する情報

10

20

30

40

50

(I M E I) および加入者を識別する情報、即ち I M S I / E S N、M S I S D N 等を含む。第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 が本要求を受信すると、デバイスおよびユーザ / 加入者を識別する情報に基づき、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 は、G B A P U S H がデバイスに向けて使用可能かどうかを決定する。もしそうなら、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 は、ブートストラップ・キーを第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 に提供するように第 2 のネットワーク・ユニット 2 3 に要求するメッセージを、第 2 のネットワーク・ユニット 2 3 に送信する (S 2 4)。G B A サブシステムの一部である第 2 のネットワーク・ユニット 2 3 には、ブートストラップ・サーバ機能 (B S F) とホーム加入者サーバ (H S S) とを備える。

【 0 0 2 6 】

10

当然言及すべきであるが、もし第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 が、G B A P U S H はデバイスに向けて使用できる、と決定したなら、メッセージを使用して (S 2 4)、少なくともトリガ情報およびブートストラップ・キーを要求する G B A P U S H 手順を使用する B S F と連絡を取るよう、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 のネットワーク応用機能 (N A F) を構成する。本トリガ情報は、G B A P U S H 情報 (G P I) に対応する。また、メッセージ (S 2 4) には N A F アイデンティティを備える。しかしながら、G B A P U S H がセキュアなものの一つに基づいているなら、デバイス 2 0 をブートストラップする方法を選択するよう、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 を構成する、ということに注意されたい。G B A P U S H を選択すべきなら、デバイスおよび加入者を識別する情報に基づき、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 の N A F はセキュアなブート

20

【 0 0 2 7 】

図 2 に戻って参照して、第 2 のネットワーク・ユニット 2 3 が要求・メッセージを受信する (S 2 4) と、それはブートストラップ・キーを生成し (S 2 5)、本明細書では D P I レスポンスと称するレスポンス・メッセージ (S 2 6) で、本ブートストラップ・キーと少なくとも G P I とを第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 に送信するか配信する。ここで、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 は G P I レスポンスを入手しているので、それはデバイス 2 0 にトリガ情報、即ち G P I レスポンスの D P I 部分を送信するか転送する (S 2 7)。また、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 はデバイス 2 0 へ G P I を送信する前に、ブートストラップ・キーをストアすることができる。S M S、W A P、H T T P、S I P プッシュ、または、デバイス 2 0 でブートストラップ・キーの生成を開始させるため、トリガ情報を運ぶのに適する任意のベアラを通じて、G P I またはトリガ情報を送信できる。G P I の受信の後、適当な標準手順を使用して、デバイス 2 0 はブートストラップ・キーを生成する (S 2 8)。

30

【 0 0 2 8 】

G B A プッシュ 3 G P P T S 3 3 . 2 3 3 では、G P I は保護されていると開示されている。これは、G P I 完全性保護および G P I 機密性保護として知られている。その上、G B A では、ブートストラップ・キーは K s _ N A F と称され、またこのキーはキー材料またはキーとする材料として知られる。K s _ N A F については、上に述べた従来技術 G B A プッシュ 3 G P P T S 3 3 . 2 3 3 において参照している、3 G P P T S 3 3 . 2 2 0 V 8 . 5 . 0 で説明している。

40

【 0 0 2 9 】

図 2 に戻って参照して、デバイス 2 0 がブートストラップ・キーを生成する (S 2 8) と、ブートストラップ・キーをストアする。続いて、ブートストラップ・キーに基づいて保護されているブートストラップ・メッセージを保護し、送信することにより、第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 はセキュアなブートストラップを実行できる (S 2 9)。第 1 のネットワーク・ユニット 2 2 は、ブートストラップ・キーを使用してブートストラップ・メッセージを直接保護できるか、本ブートストラップ・キーを使用して更なるキーを導

50

出し、ブートストラップ・メッセージを保護するためにこれらのキーを使用できる。なお、もし第1のネットワーク・ユニット22が、それをデバイス20に送信する前にブートストラップ・メッセージを暗号解読したなら、デバイス20は、本ブートストラップ・メッセージを最初に復号化し、次に本メッセージを検証する。ブートストラップ・キーは、IMSI/ESNに代わって、完全性保護に使用可能であり、および/または機密性保護に使用可能である。デバイスを成功裏におよびセキュアにブートストラップした後、DMセッションがデバイス20と第1のネットワーク・ユニット22との間で開始する。なお、本ブートストラップ・キーの成功裏の検証/暗号解読の後、デバイス20と第1のネットワーク・ユニット22との間の一つ以上のDMセッションを保護するために使用できるキーを更に生成するためのマスタ・キー、例えば認証として、本ブートストラップ・キー

10

【0030】

図3を参照すると、本発明のもう一つの典型的な実施形態により、ネットワーク・システムのデバイスのセキュアなサーバ開始のブートストラップを可能とするフローチャートが示されている。図2と同様に、本ネットワーク・システムには、デバイス30、ネットワーク31（例えばHLR）、第1のネットワーク・ユニット32（例えばNAFを有するDMS）および、BSF 33AとHSS 34Bとを備える第2のネットワーク・ユニット33を備える。また、図3はユーザ30Aを図示している。（S31A）では、ネットワーク31に接続すると、デバイス30はデバイスを識別する情報、IMEIを送り、また、ユーザ/加入者を識別する情報（例えばIMSI）を送信する。以前に述べたように、これは、幾つかの形式のADD手順および/またはユーザ開始手順を使用して行うことができる。当然のことであるが、ユーザ/加入者30はIMEIおよびIMSIについてネットワーク1に二者択一的に通知できる。ウェブ・インタフェースを介してまたは例えばDMTF トーンを使用して、POSコンソールで売主が、またはエンド・ユーザ自身がこれを実行できる。

20

【0031】

（S32）では、ネットワーク31が、例えばIMSI/ESN、MSISDNおよびIMEIが識別するデバイス/ユーザ/加入者を検出した場合、ネットワーク31はデバイス30をブートストラップする要求を第1のネットワーク・ユニット32（例えばDMS（NAF））に送り、本要求にIMEI、IMSI（またはESN）およびMSISDNを含める。以前に述べたように、第1のネットワーク・ユニット32または第1のネットワーク・ユニット32のNAFが、デバイスおよびユーザ/加入者情報に基づき、デバイスに向けてGBA PUSHを使用可能かどうかを決定する。もしそうであれば、第1のネットワーク・ユニット32のNAF部分は、GBA PUSH手順を使用して、GP Iレスポンスを要求するよう、第2のネットワーク・ユニット33のBSF 33AにGP I要求（S33）を送信する。本要求（S33）には、加入者を識別する情報、例えばIMSIと、少なくともNAF（DMS__NAS__Id）のアイデンティティとを備える。BSF 33Aが本要求を受信すると、それは本要求（S34）を処理し、ユーザ/加入者を識別する。その後、BSF 33Aは第2のネットワーク・ユニット33のHSS 33Bに要求（S35）を送り、デバイス30に対する認証ベクトル（AV）をHSS 33Bに要求する。AV要求（S35）において、IMP Iが表示される。（S36）では、HSS 33Bは要求されたAVをAVレスポンスで返す。次に、BSF 33Aは、DMS NAFブートストラップ・キーであるブートストラップ・キーを生成し（S37）、本キーをストアする。（S38）で、BSF 33Aは、ブートストラップ・キーと、GP Iパラメトリックを備える、少なくともGP Iとを備えるGP Iレスポンスを、第1のネットワーク・ユニット32に送信する。第1のネットワーク・ユニット32は本ブートストラップ・キーをストアし（S39）、デバイス30にGP Iパッケージを送信する前に、トリガ情報（即ちGP I）を備えるGP Iパッケージを準備する（S40）。以前に述べたように、GP I、例えばWAP PUSHを通じたGP IまたはSMSまたはSIP等をデバイス30に運ぶため、任意の適当なベアラを使用できる。本デバイス

30

40

50

30をアドレスするため、MSISDNを使用できる。

【0032】

デバイス30が本GPIを受信する場合、デバイス30は内部的にDMS NAFブートストラップ・キーを生成し(S41)、デバイス30は本ブートストラップ・キーをストアする(S42)。その後、本ブートストラップ・キーに基づき、第1のネットワーク・ユニット32がブートストラップ・メッセージを保護し、保護されたブートストラップ・メッセージをデバイス30に送信する(図示せず)。次に、本デバイスはブートストラップ・メッセージを検証および/または暗号解読する。もし検証および/または暗号解読が成功すれば、DMセッションがデバイスと第1のネットワーク・ユニットとの間で開始する(図示せず)。ブートストラップ・メッセージの通信過程を考慮すれば、第1のネットワーク・ユニットとデバイスとのみが本ブートストラップ・キーに気付き、それによって本デバイスをハイジャックしようとする、または本デバイスに成り済まそうとする盗聴およびアタックを防止する。

10

【0033】

前に説明した典型的実施形態と同様に、第1のネットワーク・ユニットおよびデバイスの両方は、更なるキーを生成するため、本ブートストラップ・キーを使用できる。第1のネットワーク・ユニットは更なる本キーを使用してブートストラップ・メッセージを保護し、本デバイスは更なる本キーを使用して、ブートストラップ・メッセージを検証および/または暗号解読できる。

【0034】

20

図4を参照すると、前に説明した本発明の典型的実施形態によるブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、第1のネットワーク・ユニットにおいて、本方法または手順の主要なステップが示されている。図4に示すように、本方法の主要なステップには以下のことを備える：

(401) デバイスを識別する情報と加入者を識別する情報とを備える第1のメッセージ(即ちデバイスをブートストラップする要求)を受信すること。

【0035】

(402) 加入者を識別する情報を備える第2のメッセージ(即ちGPI要求)を第2のネットワーク・ユニットに送信することであり、加入者を識別する情報に基づくブートストラップ・キーを第1のネットワーク・ユニットに提供するように、第2のネットワーク・ユニットに要求する。

30

【0036】

(403) ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、ブートストラップ・キーとトリガ情報(即ちGPI)とを備える第3のメッセージ(即ちGPIレスポンス)を第2のネットワーク・ユニットから受信すること。

【0037】

(404) デバイスで内部的にブートストラップ・キーの生成を開始させるため、デバイス及び本トリガ情報を送信すること。

【0038】

第1のネットワーク・ユニットの追加の方法のステップおよび機能についてはすでに議論したので、繰り返さない。

40

図5を参照すると、前に説明した本発明の典型的実施形態によるブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、DMネットワーク・システムの典型的な第1のネットワーク・ユニット500、例えばDMSのブロック図が示されている。図5に示すように、第1のネットワーク・ユニット500には、デバイスをブートストラップする要求を備える第1のメッセージを受信するよう構成した、受信機510(RX)を備える。本第1のメッセージには、デバイスと加入者とを識別する情報を備える。第1のネットワーク・ユニット500には、加入者を識別する情報を備える第2のメッセージ(即ちGPI要求)を第2のネットワーク・ユニット(例えばBSF+HSS)に送信するよう構成した送信機520(TX)を更に備え、ブートストラップ・キーをそれに提供するように第2のネッ

50

トワーク・ユニットに要求する。ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするためブートストラップ・キーを備える第3のメッセージ（即ちGPIレスポンス）を受信するよう、第1のネットワーク・ユニット500の受信機510を更に構成する。第3のメッセージにはトリガ情報（即ちGPI）を更に備える。本デバイスでブートストラップ・キーの生成を開始させるため、本デバイスにトリガ情報を送信するよう、第1のネットワーク・ユニット500の送信機520を更に構成する。第1のネットワーク・ユニット500にはブートストラップ・キーをストアするための記憶手段530を更に備える。第1のネットワーク・ユニット500は、GBA PUSHをデバイスに向けて使用できるかどうかを決定するよう構成した処理ロジック/ユニット540を更に備え、ブートストラップ・メッセージを保護するため、ブートストラップ・キーに基づいて更なる/追加のキーを生成するよう更に構成される。記憶手段530および処理ロジック/ユニット540は、処理システム550の一部として示されているが、このことは必ずしも必要なことではない。

【0039】

図5は第1のネットワーク・ユニット500の典型的な構成要素を示すが、その他の実装では、第1のネットワーク・ユニット500には、図5に示したものよりより少ないか、異なるか、または追加の構成要素を含んでもよい。更なるその他の実装では、ユニット500の一つ以上の構成要素は、第1のネットワーク・ユニット500の一つ以上のその他の構成要素が実行すると説明したタスクを実行してもよい。

【0040】

図6を参照すると、本発明の幾つかの典型的な実施形態により、デバイス600の典型的な構成要素の図が示されている。図示のように、本デバイスは、ブートストラップ・メッセージの保護を可能とするため、本デバイスと加入者とを識別する情報を、DMネットワーク・システムの（図5の）第1のネットワーク・ユニットに通知する手段を備えるトランシーバ610を備える。本通知する手段はトランシーバ610の中の送信機と見ることができる。トランシーバ610には、本デバイスで内部的にブートストラップ・キーの生成を開始させるため、第1のネットワーク・ユニットからトリガ情報を受信するよう構成した受信機を更に備える。第1のネットワーク・ユニットがブートストラップ・キーに基づき保護した保護ブートストラップ・メッセージを受信するよう、トランシーバ610の中の受信機を更に構成する。また、アンテナ620はトランシーバ610に接続して示されている。本デバイス600には、保護ブートストラップ・メッセージを検証および/または暗号解読するための手段を更に備える。ブートストラップ・キーを生成し、保護ブートストラップ・メッセージの検証/暗号解読を実行するよう、デバイス600の処理ユニット/手段630を構成する。本デバイス600には、幾つかのアンテナ（一個のアンテナ620のみを図示）、ブートストラップ・キーを記憶するためのメモリまたは記憶手段640、入力デバイス650、出力デバイス660およびバス670を含む可能性がある。図6はデバイス600の典型的な構成要素を示すが、その他の実装では、デバイス600は、図6に示すものと比べてより少ないか、異なるか、または追加の構成要素を含んでもよい。

【0041】

本発明およびその典型的な実施形態は、多くの方法で実現可能である。例えば、本発明の一つの実施形態には、そこに記憶され、前に説明した本発明の典型的な実施形態の方法のステップを実行するよう、第1のネットワーク・ユニットのコンピュータにより実行可能なプログラム命令を持つ、コンピュータ読み取り可能媒体を含んでもよい。

【0042】

幾つかの好ましい実施形態に関して、本発明を説明したが、特許明細書を読み、図面を検討すると、それらの代替、修正、置換および等価は当業者に明らかになるであろう、ということが考えられる。したがって、以下の添付の特許請求項には、本発明の範囲内に収まるものとしてそのような代替、修正、置換および等価を含む、ということを意図している。

【図 1】

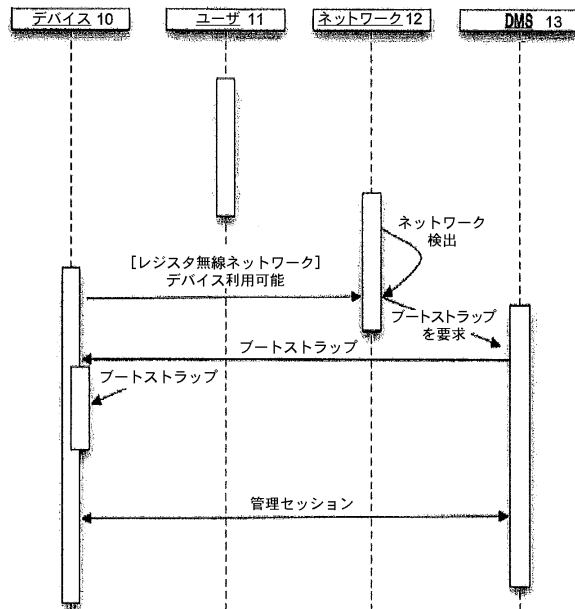


FIGURE 1

【図 2】

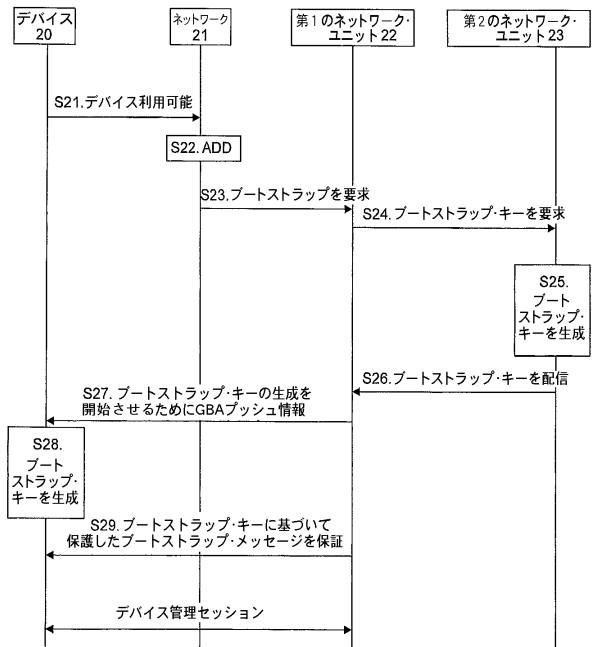


FIGURE 2

【図 3】

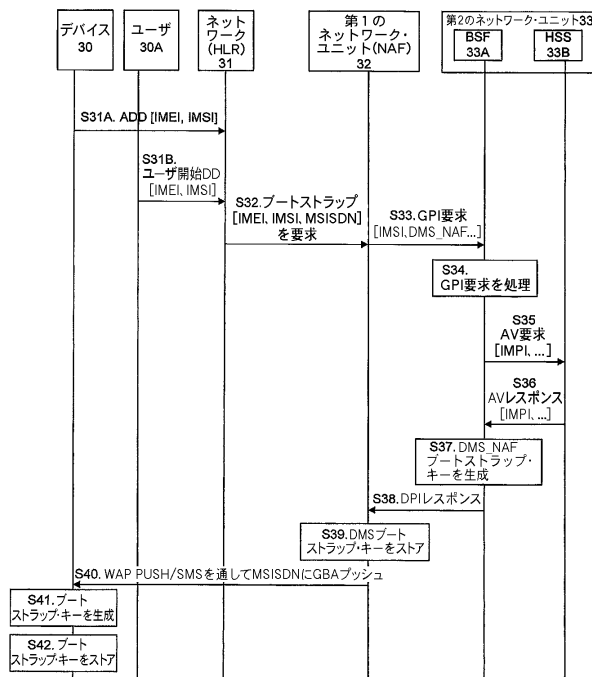


FIGURE 3

【図 4】

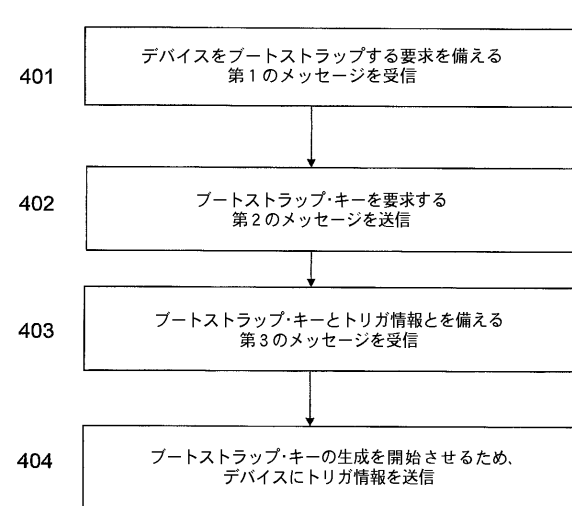


FIGURE 4

【図 5】

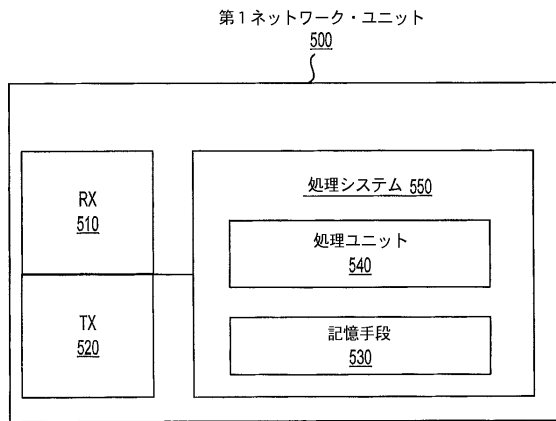


FIGURE 5

【図 6】

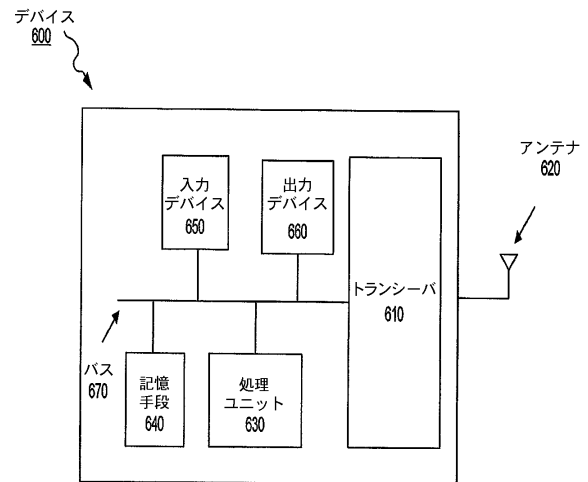


FIGURE 6

フロントページの続き

- (72)発明者 バリガ, ルイス
スウェーデン国 バンドハゲン 124 55, シェサヴェーゲン 19 ビーヴィ
- (72)発明者 ダイセニウス, ベル - アンデシュ
スウェーデン国 カールスハムン エス - 374 40, ハガルンドスヴェーゲン 52
- (72)発明者 リンドストレム, マグヌス
スウェーデン国 カールスクロナ エス - 371 92, メルトルプスヴェーゲン 2

審査官 青木 重徳

- (56)参考文献 特表2009 - 531764 (JP, A)
特表2009 - 512296 (JP, A)
特表2008 - 547248 (JP, A)
特表2008 - 537370 (JP, A)
国際公開第2008 / 004106 (WO, A1)
国際公開第2010 / 012318 (WO, A1)
国際公開第2009 / 004590 (WO, A1)
国際公開第2007 / 063420 (WO, A1)
米国特許出願公開第2007 / 0101122 (US, A1)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

H04L 9 / 08
H04L 9 / 32
H04W 12 / 08