

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第5270937号
(P5270937)

(45) 発行日 平成25年8月21日 (2013. 8. 21)

(24) 登録日 平成25年5月17日 (2013. 5. 17)

(51) Int. Cl.	F I
HO 4 W 12/06 (2009. 01)	HO 4 W 12/06
HO 4 W 84/20 (2009. 01)	HO 4 W 84/20
HO 4 W 12/04 (2009. 01)	HO 4 W 12/04

請求項の数 12 (全 17 頁)

(21) 出願番号	特願2008-68354 (P2008-68354)	(73) 特許権者	000001007
(22) 出願日	平成20年3月17日 (2008. 3. 17)		キヤノン株式会社
(65) 公開番号	特開2009-225182 (P2009-225182A)		東京都大田区下丸子3丁目30番2号
(43) 公開日	平成21年10月1日 (2009. 10. 1)	(74) 代理人	100076428
審査請求日	平成23年3月16日 (2011. 3. 16)		弁理士 大塚 康德
前置審査		(74) 代理人	100112508
			弁理士 高柳 司郎
		(74) 代理人	100115071
			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
		(74) 代理人	100134175
			弁理士 永川 行光

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 通信装置及びその制御方法

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

通信装置であって、

他の通信装置との間で形成される通信ネットワークにおける役割を、所定のプロトコルを用いて自動的に決定する決定手段と、

前記決定手段によって自装置の役割が第1の役割に決定された場合、通信ネットワークを形成するための通信パラメータを前記他の通信装置に提供する提供手段と、

前記決定手段によって自装置の役割が第2の役割に決定された場合、前記他の通信装置から通信ネットワークを形成するための通信パラメータを受信する受信手段と、

前記決定手段によって自装置の役割が第1の役割に決定された場合、前記他の通信装置を認証する認証装置として機能する認証手段と、

前記決定手段によって自装置の役割が第2の役割に決定された場合、前記他の通信装置による認証を受ける被認証装置として機能する被認証手段と、を有し、

前記提供手段により提供された通信パラメータに基づいて形成された前記通信ネットワークから前記他の通信装置が離脱した後、該通信ネットワークに前記他の通信装置が再び接続する場合、前記決定手段による前記所定のプロトコルを用いた役割の決定を省略し、先の接続の際に前記決定手段によって前記所定のプロトコルを用いて決定された役割に従って、前記認証手段は、前記認証装置として前記他の通信装置との認証処理を再実行して、前記通信ネットワークにおいて暗号通信するための暗号鍵を共有する共有処理を行う、ことを特徴とする通信装置。

10

20

【請求項 2】

前記他の通信装置との間で、前記通信パラメータ設定後のデータ通信の際に使用する暗号方式についてのネゴシエーションを行い、該ネゴシエーションの結果に基づいて前記認証を行うか否かを判断することを特徴とする請求項 1 に記載の通信装置。

【請求項 3】

前記ネゴシエーションの結果、前記通信ネットワークを構成する全ての通信装置において同一のグループ鍵の共有処理を実施する暗号方式を使用することが判別された場合には、前記認証を行い、前記グループ鍵を用いない暗号方式を使用することが判別された場合には、前記認証を行わないことを特徴とする請求項 2 に記載の通信装置。

【請求項 4】

前記グループ鍵は、前記通信パラメータを用いたネットワークが構築された後、周期的に更新されることを特徴とする請求項 3 に記載の通信装置。

【請求項 5】

前記グループ鍵は、前記通信パラメータを用いたネットワークが構築された後、該ネットワークに参加する通信装置の数の変更に応じて更新されることを特徴とする請求項 3 に記載の通信装置。

【請求項 6】

前記提供手段による通信パラメータの提供を行う場合は、提供先装置のリストを配布する配布手段を有することを特徴とする請求項 1 から 5 のいずれか 1 項に記載の通信装置。

【請求項 7】

前記決定手段によって自装置の役割が第 1 の役割に決定しなかった場合、他の通信装置から配布される、該他の通信装置が既に前記通信パラメータの提供を行った提供先装置のリストを受信する手段を有し、

前記受信したリストに基づいて、認証処理を行う装置を選択することを特徴とする請求項 1 から 5 のいずれか 1 項に記載の通信装置。

【請求項 8】

開始信号を受信する手段と、

前記開始信号に対応する処理を判定する手段と、

前記判定に応じて、処理を選択する選択手段と、

を更に有することを特徴とする請求項 1 から 7 のいずれか 1 項に記載の通信装置。

【請求項 9】

前記選択手段による選択に応じて、通信パラメータを共有するための処理を行わず認証処理を行う場合と、前記通信パラメータを共有するための処理を行ってから、認証処理を行う場合との何れかを実行する、

ことを特徴とする請求項 8 に記載の通信装置。

【請求項 10】

前記提供手段により提供された通信パラメータに基づいて形成された前記通信ネットワークから前記他の通信装置が離脱した後、該通信ネットワークに前記他の通信装置が再び接続する際に、前記提供手段による通信パラメータの提供を行わない場合であっても、前記認証手段は、前記他の通信装置との認証処理において前記認証装置として認証を行う、ことを特徴とする請求項 1 から 9 のいずれか 1 項に記載の通信装置。

【請求項 11】

通信装置の制御方法であって、

決定手段が、他の通信装置との間で形成される通信ネットワークにおける役割を、所定のプロトコルを用いて自動的に決定する決定工程と、

提供手段が、前記決定工程において自装置の役割が第 1 の役割に決定された場合、通信ネットワークを形成するための通信パラメータを前記他の通信装置に提供する提供工程と、

受信手段が、前記決定工程において自装置の役割が第 2 の役割に決定された場合、前記他の通信装置から通信ネットワークを形成するための通信パラメータを受信する受信工程

10

20

30

40

50

と、

認証手段が、前記決定工程において自装置の役割が第1の役割に決定された場合、認証装置として、前記他の通信装置を認証する認証工程と、

被認証手段が、前記決定工程において自装置の役割が第2の役割に決定された場合、被認証装置として、前記他の通信装置による認証を受ける被認証工程と、

を有し、

前記提供工程において提供された通信パラメータに基づいて形成された前記通信ネットワークから前記他の通信装置が離脱した後、該通信ネットワークに前記他の通信装置が再び接続する場合、前記決定工程における前記所定のプロトコルを用いた役割の決定を省略し、先の接続の際に前記決定工程において前記所定のプロトコルを用いて決定された役割に従って、前記認証工程において、前記認証装置として前記他の通信装置との認証処理を再実行して、前記通信ネットワークにおいて暗号通信するための暗号鍵を共有する共有処理を行う、

10

ことを特徴とする制御方法。

【請求項12】

請求項11に記載の通信装置の制御方法をコンピュータに実行させるためのプログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、複数の通信装置で構築されるネットワークにおける通信装置及びその制御方法に関する。

20

【背景技術】

【0002】

従来、例えばIEEE802.11a/b/g/n/iなど、所謂IEEE802.11規格シリーズに基づいた無線LAN接続を行う際の通信パラメータは多数存在し、尚且つ、設定値のバリエーションが多い。よって、その通信パラメータ設定を簡便にするための方法が提案されている。

【0003】

特定の基地局を持つインフラストラクチャモードのネットワークでは、ネットワークを構成する無線通信装置は基地局により管理されている。よって、ネットワークを構成するための通信パラメータは、基地局から無線通信装置に配布される。

30

【0004】

一方、特定の基地局を持たないアドホックモードのネットワークでは、全ての無線通信装置が対等な立場にある。よって、どの無線通信装置が通信パラメータの提供元となるかを決定する技術が必要であり、通信パラメータ提供元決定技術が提案されている（例えば、特許文献1、特許文献2参照）。

【特許文献1】特開2006-309458号公報

【特許文献2】特開2006-311138号公報

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0005】

40

しかしながら、例えば通信パラメータのセキュリティ設定として、無線LANの暗号化方式の規格であるWPAなどを選択した場合、通信パラメータ提供の方向性とは別に接続認証処理として、鍵共有アルゴリズムの起動方向を決定しなければならない。WPAはWi-Fi Protected Accessの略である。

【0006】

よって、特定の基地局を持たず、全ての無線通信装置が対等な関係にあるアドホックモードのネットワークの場合、どの無線通信装置が接続認証処理を行うかを決定しなければならないという問題が依然として残っている。

【0007】

本発明は、通信パラメータの提供元又は提供先として判別された通信装置が、その判別

50

に応じて、認証側又は被認証側として認証処理を行うことを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0008】

本発明は、通信装置であって、他の通信装置との間で形成される通信ネットワークにおける役割を、所定のプロトコルを用いて自動的に決定する決定手段と、前記決定手段によって自装置の役割が第1の役割に決定された場合、通信ネットワークを形成するための通信パラメータを前記他の通信装置に提供する提供手段と、前記決定手段によって自装置の役割が第2の役割に決定された場合、前記他の通信装置から通信ネットワークを形成するための通信パラメータを受信する受信手段と、前記決定手段によって自装置の役割が第1の役割に決定された場合、前記他の通信装置を認証する認証装置として機能する認証手段と、前記決定手段によって自装置の役割が第2の役割に決定された場合、前記他の通信装置による認証を受ける被認証装置として機能する被認証手段と、を有し、前記提供手段により提供された通信パラメータに基づいて形成された前記通信ネットワークから前記他の通信装置が離脱した後、該通信ネットワークに前記他の通信装置が再び接続する場合、前記決定手段による前記所定のプロトコルを用いた役割の決定を省略し、先の接続の際に前記決定手段によって前記所定のプロトコルを用いて決定された役割に従って、前記認証手段は、前記認証装置として前記他の通信装置との認証処理を再実行して、前記通信ネットワークにおいて暗号通信するための暗号鍵を共有する共有処理を行う、ことを特徴とする。

10

【発明の効果】

20

【0010】

本発明によれば、通信パラメータの提供元として動作する通信装置が、認証側として認証処理を行うことができる。また、認証側として認証処理を行った他の通信装置が再接続の際には認証側として認証処理を行うので再接続の利便性を向上することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

【0011】

以下、図面を参照しながら発明を実施するための形態について詳細に説明する。

【0012】

[第1の実施形態]

まず、本発明を実施するのに好適な事例におけるハードウェア構成について説明する。図1は、通信パラメータの自動設定アプリケーションを備えた無線通信装置の構成を表すブロック図である。ここで、本実施形態における通信パラメータとは、ネットワーク識別子(SSID)、暗号鍵、認証方式、周波数チャンネル等である。

30

【0013】

101は無線通信装置、102は通信パラメータの設定制御及び無線機能の制御などを行う制御部、103は各種情報を記憶する記憶部である。104は無線通信を行うための無線部、105は表示などを行う表示部であり、LCDやLEDのように視覚で認知可能な情報の出力や、スピーカなどの音出力が可能な機能を有する。106は通信パラメータ設定を開始するトリガを与える設定ボタン、107はアンテナ制御部、108はアンテナである。

40

【0014】

以上が無線通信装置のハードウェア構成である。尚、このハードウェア構成は本発明における実施形態の一つの事例であり、必ずしもこのハードウェア構成を有していなければならないものではない。本発明の精神を適用できるハードウェア構成であれば全て本発明の範囲内である。

【0015】

図2は、図1に示す無線通信装置によって構成される通信ネットワークの構成の一例を示す図である。図2に示すように、IEEE802.11規格シリーズに準拠した無線LANの無線通信機能を備えた無線通信装置21(以下、端末A)、無線通信装置22(以下、端末B)、無線通信装置23(以下、端末C)が存在する。

50

【 0 0 1 6 】

ここで、端末 A、端末 B、端末 C は図 1 に示す無線通信装置としての機能を有し、全て同等の無線通信能力を有し、アドホックモードのネットワークを構成している。ここで、アドホックモードとは、基地局（アクセスポイント）を介さず、端末間で直接通信を行う通信形態である。アドホックモードのネットワークを構築後、定められた通信パラメータ提供元決定アルゴリズムに基づいて、通信パラメータの設定処理における役割（通信パラメータの提供元端末、又は提供先端末）を決定する。

【 0 0 1 7 】

尚、本実施形態では、通信パラメータ提供元決定アルゴリズムについては、例えば特開 2006-311138 号公報に記載のプロトコルを用いることができるが、本発明はこの方法に限
10 定されるわけではない。端末 A が通信パラメータの提供元端末として決定され、端末 B 及び端末 C が通信パラメータの提供先端末として決定されるものとする。図 2 に示す例では、端末 B 及び端末 C が端末 A から通信パラメータを提供されている様子を示している。

【 0 0 1 8 】

図 3 は、図 2 に示す端末 A で実行される通信制御方法を説明するためのフローチャートである。まず、ユーザが設定ボタン 1 0 6 を押下することで、通信パラメータ設定機能が有効化される。具体的には、自端末で通信パラメータ設定機能が有効になったことを示すために、例えば無線 LAN で用いられるビーコン情報に特定の識別子を付与する。また、通信パラメータ設定機能が有効になったことをユーザに通知するために、表示部 1 0 5 に
20 「通信パラメータ設定作業中」などと表示させる（F 3 0 1）。これにより、ユーザの利便性が向上する。

【 0 0 1 9 】

次に端末 A は、通信パラメータ設定機能が有効になった端末 B 及び端末 C との間で予め定めた通信パラメータ提供方向決定処理を実施する。この処理により、端末 A が通信パラメータ提供元端末と決定されたものとする（F 3 0 2）。

【 0 0 2 0 】

次に、通信パラメータ提供元端末と決定された端末 A は、通信パラメータ提供先端末と決定された端末 B 又は端末 C から、通信開始要求として通信パラメータ設定開始要求を受信する（F 3 0 3）。

【 0 0 2 1 】

ここで、端末 A は、通信パラメータ設定後（即ち、ネットワーク構築後）のデータ通信の際に使用する暗号方式、認証方式についてのネゴシエーションを、相手装置（例えば、
30 端末 B）との間で実施する（F 3 0 4）。無線 LAN における暗号・認証方式としては、いくつかのバリエーションが存在するが、この暗号・認証方式は 2 つに大別できる。まず、一つ目は通信パラメータ提供元端末から通信パラメータとして提供暗号鍵を、そのまま送信データを暗号化するための暗号鍵として利用する場合である（第 1 の暗号・認証方式）。

【 0 0 2 2 】

次に、二つ目は通信パラメータとして引き渡された暗号鍵を種として、受信元及び送信元とで認証処理を行い、新たなセッション鍵を生成して、そのセッション鍵を用いて送信
40 データを暗号化する場合である（第 2 の暗号・認証方式）。

【 0 0 2 3 】

何れの場合も、通信パラメータ提供時に通信パラメータを暗号化する鍵と、通信パラメータ設定処理終了後に実際のデータ通信で用いる暗号鍵とは、異なることが望ましい。

【 0 0 2 4 】

尚、IEEE802.11i 規格シリーズでは、一つ目の方式は従来の W E P 鍵に相当し、二つ目の方式は T K I P、C C M P に相当する。ここで、W E P は Wired Equivalent Privacy の略である。T K I P は Temporal Key Integrity Protocol の略で、ユーザ認証機能を備え、パケット毎又は周期的に暗号鍵の変更が可能でメッセージ改ざん防止機能を有する。C C M P (Counter mode with Cipher block chaining Message authentication code Prot
50

ocol) はデータの改ざんを検出することが可能である。

【0025】

ネゴシエーションの結果、新たなセッション鍵を生成するような場合には、端末間でグループ鍵の共有処理も行うこととなる。そのため、第1の実施形態では、暗号・認証方式を区別するために、グループ鍵の共有処理を実施するか、しないかを判断基準とするものとして説明する(F305)。実際には、上記ネゴシエーションによってどの暗号・認証方式を用いるかが決定されるので、決定された暗号・認証方式に基づいて、F306以下の処理が行なわれるか、F314の処理が行なわれるかが決定される。

【0026】

尚、本実施形態における説明では、暗号・認証方式についてのネゴシエーション結果に基づいて上記判断を行うものとして説明したが、暗号方式、認証方式のいずれかに基づいて上記判断を行ってもよい。

【0027】

ここで、セッション鍵とは、主にユニキャスト通信に用いる暗号鍵であって、端末Aと端末Bの組、および端末Aと端末Cの組で異なるセッション鍵を用いても良いし、同一のセッション鍵を用いても良い。

【0028】

一方、グループ鍵とは、マルチキャスト通信及びブロードキャスト通信に用いる暗号鍵であり、ネットワークを構成する全ての端末(本実施の形態では、端末Aと端末Bと端末C)において同一である。尚、セッション鍵とグループ鍵を同一の鍵として、全ての通信をグループ鍵で行っても良い。

【0029】

グループ鍵はパケットの送信元となりうる端末毎にそれぞれ有してもよく、本実施の形態ではネットワークを構成する端末は3つあるため、それぞれの端末はグループ鍵を3つずつ持っても良い。また、ネットワークとして唯一のグループ鍵を有するものとしてもよい。

【0030】

まず、F305に示す判断処理において、グループ鍵の共有処理を実施する方式を採用した場合の説明を行う。

【0031】

グループ鍵共有処理を実施する方式の場合、端末Aと端末Bとは接続認証プロセスにおける役割(接続認証側か被接続認証側か)を決定する必要がある。ここで、接続認証側をオーセンティケータ(Authenticator)と称し、被接続認証側をサブリカント(Suppllicant)と称している。

【0032】

第1の実施形態では、通信パラメータ提供方向決定処理により、通信パラメータ提供元端末と決定された端末Aが接続認証側機能を担当するオーセンティケータとなる。そして、通信パラメータ提供先端末に決定された端末B又は端末Cが被接続認証側機能を担当するサブリカントとなる。

【0033】

通信パラメータを提供するに当たっては、セキュリティを保つために、通信パラメータの暗号化及び通信パラメータ提供元と提供先端末間での認証処理が行われる。そこで、端末Aは、暗号・認証処理のために必要な乱数を生成する(F306)。ここで生成した乱数は、セッション鍵生成のために用いる乱数として使用するために、記憶しておく。

【0034】

引き続き、端末Aは端末Bとの間で、提供する通信パラメータを暗号化するための暗号鍵の共有処理及び認証処理を行う(F307)。F307に示す処理過程で、端末Bが生成した通信パラメータ提供時の暗号・認証処理に必要な乱数が端末Bから送信される。端末Aと端末Bは、互いに生成した乱数を用いて通信パラメータ提供用の暗号鍵の共有処理を行う。

10

20

30

40

50

【 0 0 3 5 】

尚、後述するように、端末 B は、端末 A との間で共有された暗号鍵を、提供された通信パラメータを復号化するために用いる。つまりここでの暗号鍵の共有処理とは、端末 A が提供する通信パラメータを暗号化するための暗号鍵を有し、端末 B が提供された通信パラメータを復号化するための暗号鍵を有するため、端末 A と端末 B との間で所定のプロトコル処理を行うことを示す。

【 0 0 3 6 】

次に、端末 A 自身で生成した乱数と、端末 B から受信した乱数と、端末 A が保有している暗号鍵の種と、に基づいて通信用のセッション鍵を生成する (F 3 0 8) 。

【 0 0 3 7 】

そして、端末 A は、アドホックモードのネットワークを構成するのに必要な通信パラメータを、F 3 0 7 で端末 B との間で共有した暗号鍵を用いて暗号化し、端末 B に対して送信する (F 3 0 9) 。その際、F 3 0 8 で生成したセッション鍵も併せて送信する。こうして、端末 A と端末 B との間でセッション鍵が共有される。以降の説明で用いるセッション鍵の共有処理とは、端末 A が生成したセッション鍵を端末 B へ送信し、端末 B がそれを受信する処理を示す。

【 0 0 3 8 】

但し、ここでセッション鍵を端末 B へ送信しても端末 B が第 1 の実施形態に必要な機能を備えていない場合も考えられる。その場合、端末 B は端末 A から送信されたセッション鍵を読み捨て、従来どおりの処理を行う。

【 0 0 3 9 】

F 3 0 9 で送信したセッション鍵は、端末 A と端末 B との間でユニキャスト通信を行う際に有効な暗号鍵である。次に端末 A は、アドホックモードのネットワークを構成する端末全てに有効になるグループ鍵をセッション鍵で暗号化し、端末 B へ送信する (F 3 1 0) 。こうして、端末 A と端末 B との間でグループ鍵が共有される。このように、グループ鍵の共有処理とは、端末 A がセッション鍵で暗号化したグループ鍵を端末 B へ送信し、端末 B がそれを受信する処理を示す。第 1 の実施形態ではグループ鍵を端末 B へ送信するのみであるが、端末 A が既に別の端末との間で通信パラメータ設定処理を実施済みである場合、そのパラメータ設定処理を実施済みの端末全てとの間でグループ鍵の共有処理を行う。

【 0 0 4 0 】

この時点で、無線接続に必要な通信パラメータは一通りそろったことになる。よって、端末 B から設定完了通知が送信されてくるため、端末 A はそれを受信する (F 3 1 1) 。このとき、表示部 1 0 5 に「無線ネットワークへの接続完了」などに表示させても良い。これにより、ユーザの利便性が向上する。

【 0 0 4 1 】

以上の処理により、端末 A と端末 B との間でアドホックモードのネットワークの通信が確立する。

【 0 0 4 2 】

次に、通信パラメータ設定処理を継続し、他の端末に対しても通信パラメータの提供を行うかを判断し (F 3 1 2) 、継続すると判断した場合、処理フローを F 3 0 3 から別の端末との間で実施する。また、継続しない場合、F 3 0 1 で設定した通信パラメータ設定機能が有効になったことを示す表示を終了する (F 3 1 3) 。

【 0 0 4 3 】

ここで、F 3 0 5 に示す判断処理で、グループ鍵共有処理を実施する方式を採用しなかった場合を説明する。

【 0 0 4 4 】

グループ鍵共有処理を実施しない方式の場合は、端末 A から端末 B へ通信パラメータとして提供された暗号鍵をそのまま適用するのみでよい。即ち、端末 A と端末 B とは、接続認証プロセスにおける接続認証側か被接続認証側かどうかの決定は特に不要である。通信

10

20

30

40

50

パラメータを提供するに当たっては、通信パラメータの暗号化及び提供元端末と提供先端末間での認証処理が行われる。そこで、端末 A は、前記暗号・認証処理のために必要な乱数を生成する (F 3 1 4)。

【 0 0 4 5 】

次に、端末 A は端末 B との間で、提供する通信パラメータを暗号化するための暗号鍵の共有処理及び認証処理を行う (F 3 1 5)。引き続き、端末 A はアドホックモードのネットワークを構成するのに必要な通信パラメータを、 F 3 1 5 で端末 B との間で共有した暗号鍵を用いて暗号化し、端末 B に向けて送信する (F 3 1 6)。

【 0 0 4 6 】

以上の処理により、グループ鍵の共有処理を実施しない場合の通信パラメータ設定処理が完了し、端末 A と端末 B との間で同一の通信パラメータが共有できたので、そのパラメータを用いてネットワークを構築することができる。

10

【 0 0 4 7 】

図 4 は、図 2 に示す端末 B 又は端末 C の通信制御方法を説明するためのフローチャートである。ここでは、端末 B について説明を行う。

【 0 0 4 8 】

まず、端末 B においても端末 A と同様に、設定ボタン 1 0 6 が押下されることにより、通信パラメータ設定機能が有効化される。上述のように、自端末において通信パラメータ設定機能が有効になったことを示すために、例えば無線 LAN で用いられるビーコン情報に特定の識別子を付与する。また、通信パラメータ設定機能が有効になったことをユーザに通知するために、表示部 1 0 5 に「通信パラメータ設定作業中」などと表示させる (F 4 0 1)。これにより、ユーザの利便性が向上する。

20

【 0 0 4 9 】

次に端末 B は、通信パラメータ設定機能が有効になった端末 A 及び端末 C との間で、予め定めた通信パラメータ提供方向決定処理を実施する。この提供方向決定処理により、端末 A が通信パラメータ提供元端末と決定された場合、端末 B は通信パラメータ提供先端末 (受信端末) と決定される (F 4 0 2)。

【 0 0 5 0 】

次に、上述の提供方向決定処理により通信パラメータ受信端末と決定された端末 B は、通信パラメータ提供元端末と決定された端末 A へ通信パラメータ設定開始要求を送信する (F 4 0 3)。

30

【 0 0 5 1 】

ここで端末 B は、通信パラメータ設定処理を開始する際に、まずは、通信パラメータ設定後のデータ通信の際に使用する暗号・認証方式についてのネゴシエーションを、端末 A との間で実施する (F 4 0 4)。端末 A のフローチャートと同様に、端末 B においても、暗号・認証方式を区別するために、グループ鍵共有処理を実施するか、しないかを判断基準とする (F 4 0 5)。

【 0 0 5 2 】

まず、 F 4 0 5 に示す判断処理において、グループ鍵共有処理を実施する方式を採用した場合について説明を行う。

40

【 0 0 5 3 】

グループ鍵共有処理を実施する方式の場合、端末 A と端末 B とは接続認証プロセスにおける接続認証側か被接続認証側か否かを決定する必要がある。ここで、通信パラメータ提供方向決定処理により、通信パラメータ提供元端末と決定された端末 A が接続認証側機能を担当するオーセンティケーターとなる。そして、通信パラメータ提供先端末に決定された端末 B 又は端末 C は、被接続認証側機能を担当するサブリカントとなる。

【 0 0 5 4 】

端末 A が通信パラメータを提供するに当たっては、通信パラメータの暗号化及び通信パラメータ提供元と提供先端末間での認証処理が行われる。そこで、端末 B は、前記暗号・認証処理のために必要な乱数を生成する (F 4 0 6)。

50

【 0 0 5 5 】

引き続き、端末 B は、端末 A との間で、提供される通信パラメータを復号化するための暗号鍵の共有処理及び認証処理を行う（ F 4 0 7 ）。 F 4 0 7 に示す処理過程で、端末 A が生成した通信パラメータ提供時の暗号・認証処理に必要な乱数が端末 A から送信される。端末 A と端末 B は、互いに生成した乱数を用いて通信パラメータ提供用の暗号鍵の共有処理を行う。

【 0 0 5 6 】

その後、アドホックモードのネットワークを構成するのに必要な通信パラメータが端末 A から端末 B に向けて送信されるので、端末 B はそれを受信する（ F 4 0 8 ）。なお、通信パラメータは、 F 4 0 7 で端末 A と端末 B 間で共有された暗号鍵によって暗号化されている。

10

【 0 0 5 7 】

また、端末 A からは、端末 B と端末 A との間でのみ有効なセッション鍵（図 3 の F 3 0 8 にて端末 A が生成）も通信パラメータとして送信される。

【 0 0 5 8 】

F 4 0 8 で受信したセッション鍵は、端末 A と端末 B との間でユニキャスト通信を行う際に有効な暗号鍵である。次に端末 B は、アドホックモードのネットワークを構成する全端末で有効になるグループ鍵を端末 A から受信する（ F 4 0 9 ）。なお、グループ鍵は、 F 4 0 8 で端末 A から提供されたセッション鍵により暗号化されている。こうして、端末 A と端末 B との間でグループ鍵が共有される。

20

【 0 0 5 9 】

この時点で、無線通信に必要な通信パラメータは一通りそろったため、端末 B は端末 A へ設定完了通知を送信する（ F 4 1 0 ）。このとき、表示部 1 0 5 に「無線ネットワークへの接続完了」などと表示させても良い。これによりユーザの利便性が向上する。

【 0 0 6 0 】

以上の処理により、端末 A と端末 B との間でアドホックモードのネットワークの通信が確立するので、 F 4 0 1 で設定した通信パラメータ設定機能が有効になったことを示す表示を終了する（ F 4 1 1 ）。

【 0 0 6 1 】

ここで、 F 4 0 5 に示す判断処理においてグループ鍵共有処理を実施する方式を採用しなかった場合について説明を行う。

30

【 0 0 6 2 】

グループ鍵共有処理を実施しない方式の場合は、端末 A から端末 B へ通信パラメータとして提供された暗号鍵をそのまま適用するのみで良い。即ち、端末 A と端末 B とは、接続認証プロセスにおける接続認証側か被接続認証側かの決定は特に不要である。

【 0 0 6 3 】

端末 A が通信パラメータを提供するに当たっては、通信パラメータの暗号化及び提供元と提供先端末間での認証処理が行われる。そこで、端末 B は、前記暗号・認証処理のために必要な乱数を生成する（ F 4 1 2 ）。

【 0 0 6 4 】

40

次に端末 B は、端末 A との間で、提供される通信パラメータを復号化するための暗号鍵の共有処理及び認証処理を行う（ F 4 1 3 ）。

【 0 0 6 5 】

そして、端末 A から、アドホックモードのネットワークを構成するのに必要な通信パラメータが端末 B に向けて送信されるので、端末 B はそれを受信する（ F 4 1 4 ）。尚、通信パラメータは、 F 4 1 3 で端末 A と端末 B 間で共有された暗号鍵によって暗号化されている。

【 0 0 6 6 】

以上の処理により、グループ鍵共有処理をしない場合の通信パラメータ設定処理が完了し、端末 A と端末 B との間で同一の通信パラメータが共有できたので、そのパラメータを

50

用いてネットワークを構築することができる。

【 0 0 6 7 】

図 5 は、図 2 に示すネットワーク構成における通信制御方法を示すシーケンスチャートである。まず、端末 A、端末 B 及び端末 C で、それぞれ通信パラメータ設定機能を有効にするために設定ボタン 1 0 6 が押下される。設定ボタン 1 0 6 が押下されることにより、通信パラメータ設定機能が有効となり、予め定められた通信パラメータ提供方向決定処理を実施する (S 5 0 1)。

【 0 0 6 8 】

この通信パラメータ提供方向決定処理により、端末 A が通信パラメータ提供端末に決定され (S 5 0 3)、端末 B 及び端末 C が通信パラメータ受信端末と決定される (S 5 0 2 , S 5 0 4)。

【 0 0 6 9 】

次に、通信パラメータ受信端末と決定された端末 B から、通信パラメータ設定開始要求が、通信パラメータ提供端末と決定された端末 A へ送信される (S 5 0 5)。引き続き、通信パラメータ設定開始手続きが端末 A と端末 B との間で行われる (S 5 0 6)。

【 0 0 7 0 】

通信パラメータ設定開始手続きに引き続き、端末 A と端末 B との間で、通信パラメータ設定後 (即ち、ネットワーク構築後) のデータ通信時に使用する暗号・認証方式についてのネゴシエーションが行われる (S 5 0 7)。ここでは、図 3 及び図 4 を用いて説明したグループ鍵共有処理の実施の有無によって処理が区別される。

【 0 0 7 1 】

S 5 0 7 において、グループ鍵の共有処理を行う暗号・認証方式が選択された場合、本来であれば通信パラメータ設定処理に引き続いて実施される接続認証処理及びセッション鍵の共有処理を、通信パラメータ設定処理の中で同時に実行する (S 5 0 8)。これにより、通信パラメータの設定処理後に接続認証処理及びセッション鍵の共有処理を行う場合と比べ、ネットワーク形成までに要する時間を短縮することができる。

【 0 0 7 2 】

セッション鍵が定まると、アドホックモードのネットワークにおいてマルチキャスト通信、及びグループキャスト通信に使用するグループ鍵を、セッション鍵を用いて端末 A から端末 B へ向けて配信する (S 5 0 9)。

【 0 0 7 3 】

以上の処理により、端末 A と端末 B との間で無線接続に必要な通信パラメータは一通り共有されるため、通信パラメータ設定完了通知が、端末 A から端末 B へ送信される (S 5 1 0)。こうして端末 A と端末 B 間で共通の通信パラメータが設定され、アドホックモードのネットワークが確立される。

【 0 0 7 4 】

次に、端末 A と端末 B との間で、通信パラメータ設定及び新規ネットワーク構築が完了した後に、端末 C がネットワークに参加する場合を、図 5 を用いて引き続き説明する。

【 0 0 7 5 】

まず、端末 C は、上述の S 5 0 4 で既に通信パラメータ受信端末と決定されているので、通信パラメータ受信端末と決定された端末 C から、通信パラメータ設定開始要求が、通信パラメータ提供端末と決定された端末 A へ送信される (S 5 1 1)。次に、通信パラメータ設定開始手続きが端末 A と端末 C との間で行われる (S 5 1 2)。

【 0 0 7 6 】

通信パラメータ設定開始手続きに引き続き、端末 A と端末 C との間で、通信パラメータ設定後 (即ち、ネットワーク構築後) のデータ通信時に使用する暗号・認証方式についてのネゴシエーションが行われる (S 5 1 3)。ここでも、図 3 及び図 4 を用いて説明したグループ鍵共有処理の実施の有無によって処理が区別される。

【 0 0 7 7 】

S 5 1 3 において、グループ鍵の共有処理を行う暗号・認証方式が選択された場合につ

10

20

30

40

50

いて説明する。この場合、本来であれば通信パラメータ設定処理に引き続いて実施される接続認証処理及びセッション鍵共有処理を、通信パラメータ設定処理の中で同時に実行する(S 5 1 4)。これにより、通信パラメータの設定処理後に接続認証処理及びセッション鍵の共有処理を行う場合と比べ、ネットワーク形成までに要する時間を短縮することができる。

【 0 0 7 8 】

セッション鍵が定まると、アドホックモードのネットワークにおいてマルチキャスト通信、及びグループキャスト通信に使用するグループ鍵を、セッション鍵を用いて端末 A から端末 C へ向けて配信する(S 5 1 5)。

【 0 0 7 9 】

以上の処理により、端末 A と端末 C との間で無線接続に必要な通信パラメータは一通り共有される。そのため、通信パラメータ設定完了通知が端末 A から端末 C へ送信され(S 5 1 6)、端末 C は、端末 A と端末 B とが構築しているアドホックモードのネットワークに参加する。

【 0 0 8 0 】

ここで、ネットワーク内の端末が共通で用いるグループ鍵が常に同一であると、悪意のある第三者や、かつてネットワークに参加していた端末が容易にネットワークに参加することが可能となり、セキュリティ上の危険がある。よって、周期的なタイマや、通信パラメータ提供を受ける端末が増加、減少する度に、グループ鍵を更新しても良い。

【 0 0 8 1 】

図 5 に示す例では、端末 C が新たにネットワークに参加した時点で、端末 A は端末 B 及び端末 C との間でグループ鍵共有を行う(S 5 1 7)。このようにネットワーク内の端末が増加もしくは減少した際にグループ鍵の共有処理を実行することにより、グループ鍵が更新されるため、セキュリティを向上することができる。

【 0 0 8 2 】

このように、本実施形態では、通信パラメータ設定処理の役割(通信パラメータの提供元端末、又は提供先端末)の判別に応じて、セッション鍵の共有処理における役割(認証側、又は被認証側)を決定する。これにより、通常であれば通信パラメータ設定処理の後に行う必要があるセッション鍵の共有処理を通信パラメータ設定処理の中で実行することができるため、接続完了までの時間を短縮することができる。また、通信パラメータ提供元端末が認証側端末となることにより、グループ鍵の更新を容易に行うことができ、セキュリティが向上する。

【 0 0 8 3 】

[第 2 の実施形態]

次に、図面を参照しながら本発明に係る第 2 の実施形態を詳細に説明する。第 1 の実施形態では、端末 A と端末 B 又は端末 C が通信パラメータを設定し、接続が完了するまでを説明した。第 2 の実施形態では、端末 A と端末 B 又は端末 C との間で既に通信パラメータの設定が完了している場合の再接続を説明する。

【 0 0 8 4 】

尚、第 2 の実施形態におけるハードウェア構成は、第 1 の実施形態で用いた図 1 に示す構成と同様である。また、第 2 の実施形態におけるネットワーク構成例も第 1 の実施形態で用いた図 2 に示す構成と同様である。端末 A と端末 B 及び端末 C 間でネットワークを形成するまでの処理は第 1 の実施形態と同様であるため、ここでの説明を省略する。

【 0 0 8 5 】

図 6 は、図 2 に示す端末 A の、第 2 の実施形態における通信制御方法を説明するためのフローチャートである。まず、通信パラメータ提供元端末である端末 A が通信パラメータ提供先端末である端末 B から通信開始要求を受信する(F 6 0 1)。この通信開始要求は、通信パラメータ設定処理だけでなく、通常の接続認証処理でも使用されるものとする。通信開始要求を受信した端末 A は、通信パラメータ設定処理の開始を要求されたか接続認証処理の開始を要求されたかを判別するため、その送信元へ向けて処理識別要求を送信す

10

20

30

40

50

る (F 6 0 2)。

【 0 0 8 6 】

処理識別要求に対して端末 B からその応答である処理識別応答が返答される。この応答の種別が通信パラメータ設定用か否かで処理を分岐する (F 6 0 3)。

【 0 0 8 7 】

次に、処理識別応答が通常の接続認証処理を示している場合について説明する。まず、通常の接続認証処理である場合、通信パラメータ送信元であった端末 A が接続認証側機能を担当するオーセンティケータとして端末 B を認証し、端末 B との間でセッション鍵の共有処理を実施する (F 6 0 4)。

【 0 0 8 8 】

このセッション鍵共有処理に引き続き、端末 A はアドホックモードのネットワークに参加する全ての端末との間で、マルチキャスト通信又はブロードキャスト通信時に使用されるグループ鍵の共有処理を実行する (F 6 0 5)。ここで、端末 A が新しく通信パラメータを提供した端末が増加している場合も考えられるため、端末 A はこれまでに通信パラメータを提供した端末に対して、提供先端末のリストを配布する (F 6 0 6)。このリストは、端末 A がネットワークから離脱した後の接続認証側機能を担う端末を決定する際に使用される。

【 0 0 8 9 】

一方、F 6 0 3 において、処理識別応答が通信パラメータ設定用を示している場合について説明する。この場合、既に図 3 を用いて説明した通信パラメータ設定処理を実施する (F 6 0 7)。

【 0 0 9 0 】

次に、通信パラメータ設定が終了した時点で、上述の通信パラメータを提供した提供先端末のリストを更新する (F 6 0 8)。その後、ネットワークに参加している全ての端末との間でグループ鍵共有処理を実施し (F 6 0 9)、更新したリストを、各端末に配布する (F 6 1 0)。

【 0 0 9 1 】

以上により、アドホックモードのネットワークを構成する全ての端末で、グループ鍵が更新され、それぞれの端末情報を保有することができる。また、表示部 1 0 5 に、「無線ネットワークへの接続完了」などと表示させても良く、ユーザの利便性が向上する。

【 0 0 9 2 】

図 7 は、図 2 に示す端末 B 又は端末 C の、第 2 の実施形態における通信制御方法を説明するフローチャートである。ここでは、端末 B の場合について説明を行う。

【 0 0 9 3 】

通信パラメータ受信端末である端末 B は、通信パラメータ提供元端末である端末 A へ、通信開始要求を送信する (F 7 0 1)。通信開始要求は、通信パラメータ設定処理だけでなく、通常の接続認証処理でも使用される。端末 B は、通信開始要求を受信した端末 A から、通信パラメータ設定処理の開始を要求されたか接続認証処理の開始を要求されたかを判別するための処理識別要求を受信する。

【 0 0 9 4 】

但し、通信パラメータの提供元端末であった端末 A が既にネットワーク上に存在しない場合もある。その場合、ある一定期間のタイムアウト及び所定の再送回数だけリトライを行い、端末 A がネットワーク上に存在するか否かを判定する (F 7 0 2)。

【 0 0 9 5 】

ここで、端末 A からの応答が無い場合、端末 A がネットワーク上に存在しないものと判断し、端末 B は端末 A から受信した通信パラメータの提供先端末のリストを参照し、通信開始要求の送信先を選択する。例えば端末 D を新たな接続先として設定する (F 7 0 3)。

【 0 0 9 6 】

そして端末 B は、選択された通信開始要求の送信先端末 D へ向けて、通信開始要求を送

10

20

30

40

50

信する（F704）。その後、通信開始要求を受信した端末Dからの処理識別要求の受信を待機する。ここで、端末Dも存在しない場合、通信パラメータの提供先端末リストから再度端末を選択し、通信開始要求を送信する。こうして、処理識別要求を受信するか、このリストが空になるまで処理を続ける。

【0097】

処理識別要求の受信元によって処理は変わらないため、ここでは、端末Aから処理識別要求を受信したものとして説明を行う。

【0098】

端末Bは、処理識別応答として通常の接続認証処理である旨を応答する。この場合は、端末Aが接続認証側機能を担うオーセンティケータとして端末Bを認証する。そして端末Bは端末Aとの間でセッション鍵の共有処理を実施する（F705）。セッション鍵共有処理に引き続き、端末Bは端末Aとの間で、アドホックモードのネットワーク全体でマルチキャスト通信又はブロードキャスト通信時に使用するグループ鍵の共有処理を実行する（F706）。

【0099】

ここで、端末Aが新しく通信パラメータを提供した端末が増加している場合も考えられるため、端末Aから提供先端末のリストを受信する（F707）。

【0100】

以上により、アドホックモードのネットワークを構成する全ての端末においてグループ鍵が更新され、それぞれの端末情報を保有する。このとき、表示部105に「無線ネットワークへの接続完了」などと表示させても良く、ユーザの利便性が向上する。このように、通信パラメータの提供元端末（認証側）が、提供先端末のリストをネットワーク内の端末に配布することにより、上記提供元端末がネットワークから離脱した場合であっても、新たな認証側端末を決定することができる。

【0101】

以上、本発明の好適な実施形態を説明したが、これは本発明の説明のための例示であって、本発明の範囲をこの実施形態のみに限定する趣旨ではない。本発明の要旨を逸脱しない範囲で、実施形態は種々に変形することが可能である。

【0102】

また、IEEE802.11シリーズに準拠の無線LANシステムを例に挙げて説明したが、通信形態は必ずしもIEEE802.11準拠の無線LANに限定されないことは言うまでもない。

【0103】

また、前述した実施形態の機能を実現するソフトウェアのプログラムコードを記録した記録媒体を、システム或いは装置に供給し、そのシステム或いは装置のコンピュータ（CPU若しくはMPU）が記録媒体に格納されたプログラムコードを読み出し実行する。これによっても、本発明の目的が達成されることは言うまでもない。

【0104】

この場合、コンピュータ読み取り可能な記録媒体から読出されたプログラムコード自体が前述した実施形態の機能を実現することになり、そのプログラムコードを記憶した記録媒体は本発明を構成することになる。

【0105】

このプログラムコードを供給するための記録媒体として、例えばフレキシブルディスク、ハードディスク、光ディスク、光磁気ディスク、CD-ROM、CD-R、磁気テープ、不揮発性のメモリカード、ROMなどを用いることができる。

【0106】

また、コンピュータが読出したプログラムコードを実行することにより、前述した実施形態の機能が実現されるだけでなく、次の場合も含まれることは言うまでもない。即ち、プログラムコードの指示に基づき、コンピュータ上で稼働しているOS（オペレーティングシステム）などが実際の処理の一部又は全部を行い、その処理により前述した実施形態の機能が実現される場合である。

10

20

30

40

50

【 0 1 0 7 】

更に、記録媒体から読出されたプログラムコードがコンピュータに挿入された機能拡張ボードやコンピュータに接続された機能拡張ユニットに備わるメモリに書込む。その後、そのプログラムコードの指示に基づき、その機能拡張ボードや機能拡張ユニットに備わるCPUなどが実際の処理の一部又は全部を行い、その処理により前述した実施形態の機能が実現される場合も含まれることは言うまでもない。

【図面の簡単な説明】

【 0 1 0 8 】

【図 1】通信パラメータの自動設定アプリケーションを備えた無線通信装置の構成を表すブロック図である。

10

【図 2】図 1 に示す無線通信装置によって構成されるネットワークの構成の一例を示す図である。

【図 3】図 2 に示す端末 A で実行される通信制御方法を説明するためのフローチャートである。

【図 4】図 2 に示す端末 B 又は端末 C の通信制御方法を説明するためのフローチャートである。

【図 5】図 2 に示すネットワーク構成における通信制御方法を示すシーケンスチャートである。

【図 6】図 2 に示す端末 A の、第 2 の実施形態における通信制御方法を説明するためのフローチャートである。

20

【図 7】図 2 に示す端末 B 又は端末 C の、第 2 の実施形態における通信制御方法を説明するフローチャートである。

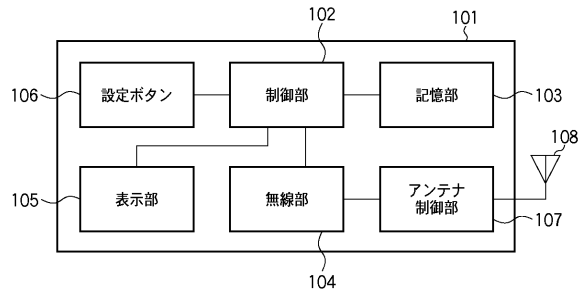
【符号の説明】

【 0 1 0 9 】

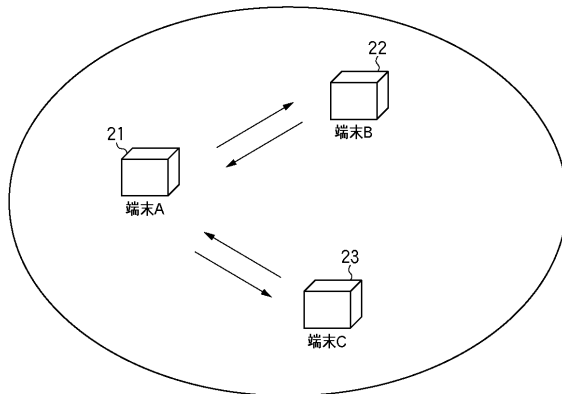
- 1 0 1 無線通信装置
- 1 0 2 制御部
- 1 0 3 記憶部
- 1 0 4 無線部
- 1 0 5 表示部
- 1 0 6 設定ボタン
- 1 0 7 アンテナ制御部
- 1 0 8 アンテナ

30

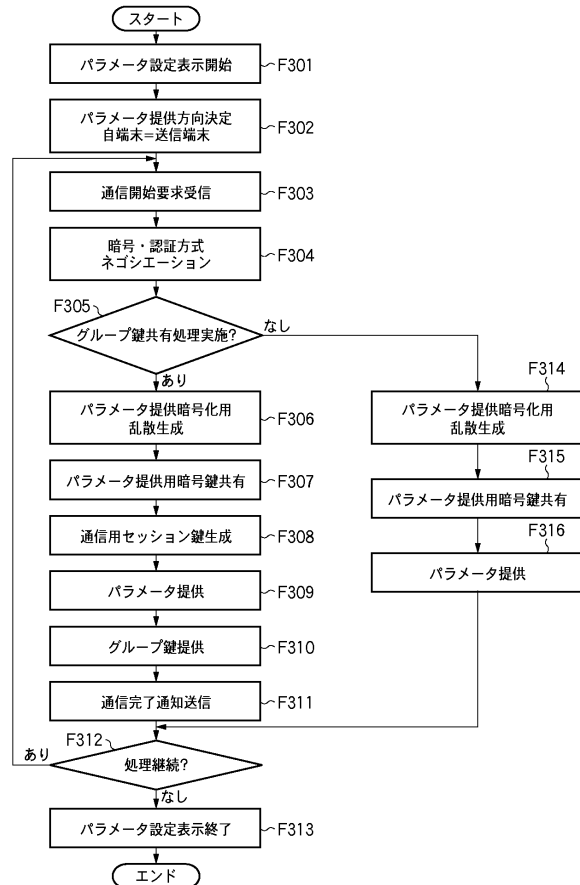
【図 1】



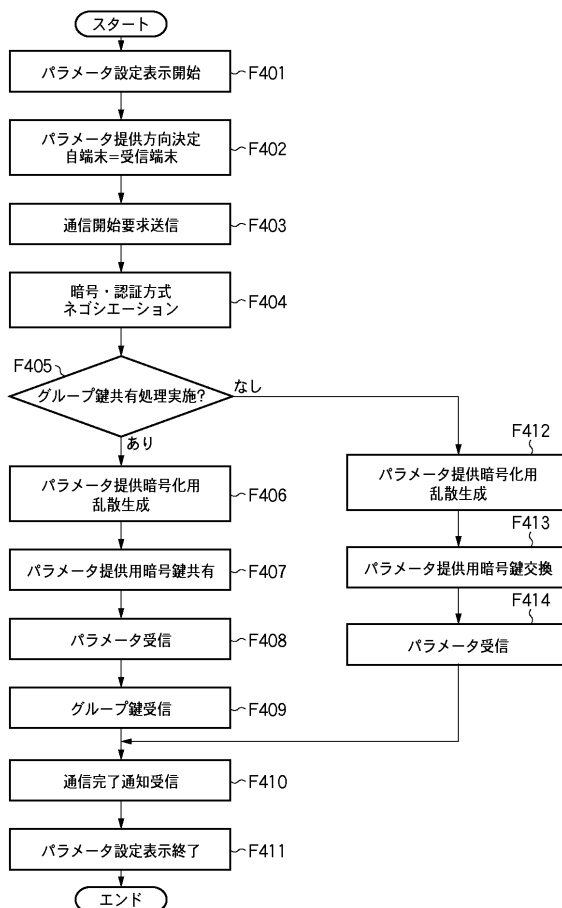
【図 2】



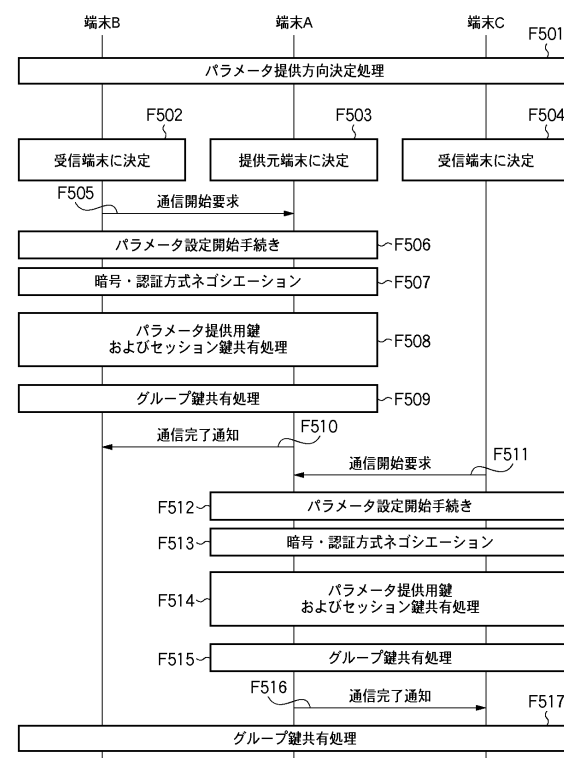
【図 3】



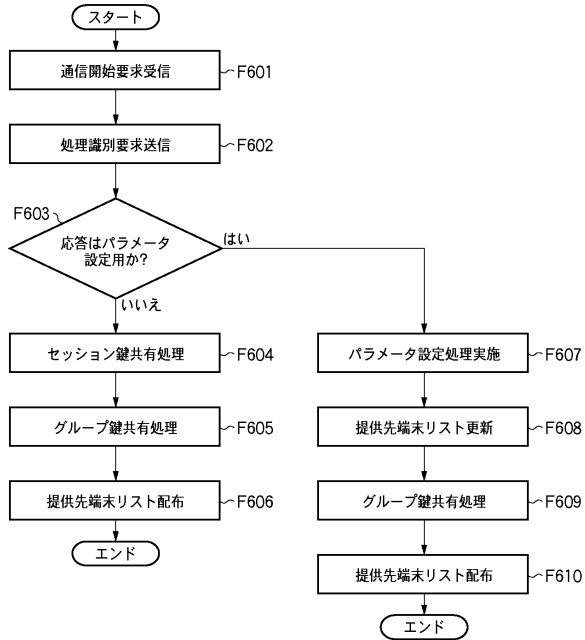
【図 4】



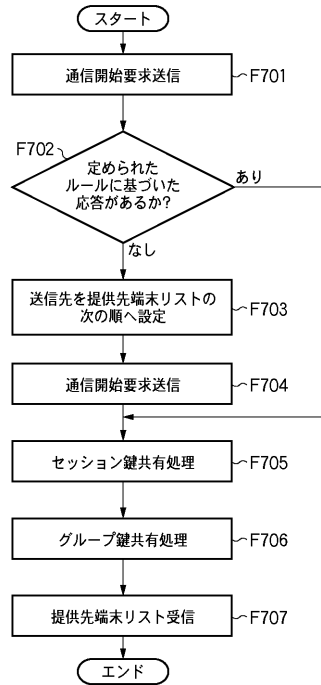
【図 5】



【図 6】



【図 7】



フロントページの続き

(72)発明者 後藤 史英
東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤノン株式会社内

審査官 北元 健太

(56)参考文献 特開2007-251922(JP,A)
遠藤資訓,これがホントの無線LANだ!,NETWORK WORLD,日本,(株)IDGジャパン,2005年5月1日,第10巻,第5号,pp.82-92
V. Varadharajan et al., Security for cluster based ad hoc networks, Computer Communications, Elsevier B.V., 2004年3月20日, vol.27, no.5, pp.488-501

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

H04W	4/00	-	99/00
H04B	7/24	-	7/26