

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11) 特許出願公表番号

特表2016-538770

(P2016-538770A)

(43) 公表日 平成28年12月8日(2016.12.8)

(51) Int.Cl.	F I	テーマコード (参考)
H04L 9/08 (2006.01)	H04L 9/00 601B	5J104
H04L 9/32 (2006.01)	H04L 9/00 675A	5K067
H04W 12/06 (2009.01)	H04W 12/06	5K201
H04M 11/00 (2006.01)	H04M 11/00 302	

審査請求 未請求 予備審査請求 未請求 (全 56 頁)

(21) 出願番号	特願2016-526324 (P2016-526324)	(71) 出願人	595020643
(86) (22) 出願日	平成26年10月27日 (2014.10.27)		クアルコム・インコーポレイテッド
(85) 翻訳文提出日	平成28年6月24日 (2016.6.24)		QUALCOMM INCORPORATED
(86) 国際出願番号	PCT/US2014/062421		
(87) 国際公開番号	W02015/065907		アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92
(87) 国際公開日	平成27年5月7日 (2015.5.7)		121-1714、サン・ディエゴ、モア
(31) 優先権主張番号	61/899,064		ハウス・ドライブ 5775
(32) 優先日	平成25年11月1日 (2013.11.1)	(74) 代理人	100108855
(33) 優先権主張国	米国 (US)		弁理士 蔵田 昌俊
(31) 優先権主張番号	62/002,009	(74) 代理人	100109830
(32) 優先日	平成26年5月22日 (2014.5.22)		弁理士 福原 淑弘
(33) 優先権主張国	米国 (US)	(74) 代理人	100158805
(31) 優先権主張番号	14/523,487		弁理士 井関 守三
(32) 優先日	平成26年10月24日 (2014.10.24)	(74) 代理人	100112807
(33) 優先権主張国	米国 (US)		弁理士 岡田 貴志

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 統合されたメッシュ認証および関連付けのためのシステムおよび方法

(57) 【要約】

より効率のよいメッシュ関連付けのためのシステムおよび方法が開示される。いくつかの態様では、非メンバーデバイスは、メッシュネットワークの任意のメンバーデバイスとの4ウェイメッセージ交換を介して、メッシュネットワークに加入し得る。メッシュメンバーデバイスと非メンバーデバイスとの間の4ウェイメッセージ交換は、2つのデバイス間の認証および関連付けをもたらす。4ウェイメッセージ交換の結果として、共通グループキーが非メンバーデバイスに提供される。共通グループキーは、メッシュメンバーデバイスのいずれかの間で交換される、グループアドレス指定されたメッシュメッセージを暗号化および暗号解読するために、すべてのメッシュメンバーデバイスによって利用される。2つのデバイスの各々に関する関連付け識別子も、交換の間に提供される。PHY/MAC機能も交換され得る。いくつかの態様では、2つのデバイスのためのIPアドレス割当ても、4ウェイメッセージハンドシェイクの間に完遂され得る。

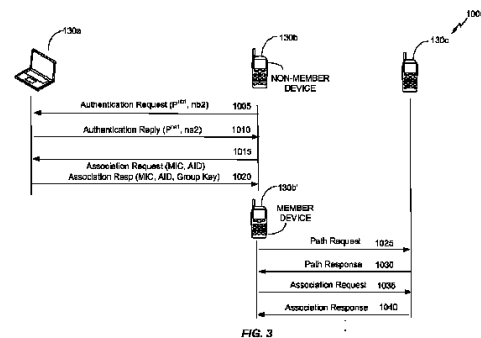


FIG. 3

【特許請求の範囲】**【請求項 1】**

メッシュネットワークの非メンバーデバイスの、前記メッシュネットワークのメンバーデバイスとのピア関連付けの方法であって、

前記非メンバーデバイスから前記メッシュネットワークの前記メンバーデバイスへ認証リクエストを送信することと、ここにおいて、前記認証リクエストはパスワードに基づく、

前記メンバーデバイスからの認証レスポンスを前記非メンバーデバイスによって受信することと、

前記非メンバーデバイスから前記メンバーデバイスへ、前記認証レスポンスに基づいて関連付けリクエストを送信することと、ここにおいて、前記関連付けリクエストは前記パスワードにさらに基づく、

前記メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを前記非メンバーデバイスによって受信することと、

を備える、方法。

【請求項 2】

前記認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成することと、

前記認証レスポンスからナンスを復号することと、

前記ペアワイズマスターキー（PMK）および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成することと、

前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けリクエストを生成することと、

をさらに備える、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 3】

メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キーを生成することをさらに備える、請求項 2 に記載の方法。

【請求項 4】

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けリクエストを生成することと、

をさらに備える、請求項 2 に記載の方法。

【請求項 5】

関連付け識別子を前記メンバーデバイスに割り当てることと、

前記メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けリクエストをさらに生成することと、

をさらに備える、請求項 4 に記載の方法。

【請求項 6】

前記関連付けレスポンスから関連付け識別子を復号することと、

前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、

前記メッシュメッセージを前記メンバーデバイスへ送信することと、

をさらに備える、請求項 4 に記載の方法。

【請求項 7】

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

第 2 のメッセージ完全性コード（MIC）を決定するために前記関連付けレスポンスを復号することと、

前記第 1 のメッセージ完全性コード（MIC）を前記第 2 のメッセージ完全性コード（MIC）と比較することと、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定することと、

をさらに備える、請求項 1 に記載の方法。

10

20

30

40

50

【請求項 8】

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、
第 2 の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信することと、
前記グループキーに基づいて前記メッシュメッセージを復号することと、
をさらに備える、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 9】

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、
シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成することと、
前記グループキーに基づいて前記パスリクエストメッセージを暗号化することと、
前記暗号化されたパスリクエストメッセージを前記メッシュネットワーク上で送信することと、
をさらに備える、請求項 1 に記載の方法。 10

【請求項 10】

前記メッシュの第 2 のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信することと、
前記グループキーに基づいて前記パスレスポンスメッセージを暗号解読することと、
前記暗号解読されたパスレスポンスメッセージから前記シーケンス番号を復号することと、
前記暗号解読されたパスレスポンスに基づいて前記第 2 のメンバーデバイスに関連付けることと、
をさらに備える、請求項 9 に記載の方法。 20

【請求項 11】

前記メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けレスポンスから復号することをさらに備える、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 12】

前記メッシュネットワーク上の通信で前記非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証リクエストを生成することをさらに備える、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 13】

メッシュネットワークのメンバーデバイスに関連付けるための前記メッシュネットワークの非メンバー装置であって、
パスワードに基づいて認証リクエストを生成するように構成されたプロセッサと、
前記非メンバー装置から前記メッシュネットワークのメンバーデバイスへ前記認証リクエストを送信するように構成された送信機と、
前記メンバーデバイスからの認証レスポンスを受信するように構成された受信機と、
を備え、
前記プロセッサは、前記認証レスポンスおよび前記パスワードに基づいて関連付けリクエストを生成するようにさらに構成され、
前記送信機は、前記非メンバー装置から前記メンバーデバイスへ、前記関連付けリクエストを送信するようにさらに構成され、
前記受信機は、前記メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを受信するようにさらに構成される、非メンバー装置。 30 40

【請求項 14】

前記プロセッサは、
前記認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成することと、
前記認証レスポンスからナンスを復号することと、
前記ペアワイズマスターキー（PMK）および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成することと、
前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けリクエストを生成することと、 50

を行うようにさらに構成される、請求項 13 に記載の装置。

【請求項 15】

前記プロセッサは、メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キーを生成するようにさらに構成される、請求項 14 に記載の装置。

【請求項 16】

前記プロセッサは、

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード (MIC) を生成することと、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けリクエストを生成することと

10

、
を行うようにさらに構成される、請求項 14 に記載の装置。

【請求項 17】

前記プロセッサは、

関連付け識別子を前記メンバーデバイスに割り当てることと、

前記メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けリクエストをさらに生成することと、

を行うようにさらに構成される、請求項 15 に記載の装置。

【請求項 18】

前記プロセッサは、

関連付け識別子を決定するために前記関連付けレスポンスを復号することと、

前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、

を行うようにさらに構成され、

20

前記送信機は、前記メッシュメッセージを前記メンバーデバイスへ送信するようにさらに構成される、請求項 15 に記載の装置。

【請求項 19】

前記プロセッサは、

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード (MIC) を生成することと、

第 2 のメッセージ識別コード (MIC) を決定するために前記関連付けレスポンスを復号することと、

30

前記第 1 のメッセージ完全性コードを前記第 2 のメッセージ完全性コードと比較することと、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定することと、

を行うようにさらに構成される、請求項 13 に記載の装置。

【請求項 20】

前記プロセッサは、前記関連付けレスポンスからグループキーを復号するようにさらに構成され、

前記受信機は、第 2 の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信するようにさらに構成され、

40

前記プロセッサは、前記グループキーに基づいて前記メッシュメッセージを復号するようにさらに構成される、請求項 13 に記載の装置。

【請求項 21】

前記プロセッサは、

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、

シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成することと、

前記グループキーに基づいて前記パスリクエストメッセージを暗号化することと、

を行うようにさらに構成され、

前記送信機は、前記暗号化されたパスリクエストメッセージを前記メッシュネットワーク上で送信するようにさらに構成される、請求項 13 に記載の装置。

50

【請求項 2 2】

前記送信機は、前記メッシュの第 2 のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信するようにさらに構成され、

前記プロセッサは、

前記グループキーに基づいて前記パスレスポンスメッセージを復号することと、

前記復号されたパスレスポンスメッセージから前記シーケンス番号を復号することと

、
前記復号されたパスレスポンスメッセージに基づいて前記第 2 のメンバーデバイスに関連付けることと、

を行うようにさらに構成される、請求項 2 1 に記載の装置。

10

【請求項 2 3】

前記プロセッサは、前記メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けレスポンスから復号するようにさらに構成される、請求項 1 3 に記載の装置。

【請求項 2 4】

前記プロセッサは、前記メッシュネットワーク上の通信で前記非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証リクエストを生成するようにさらに構成される、請求項 1 3 に記載の装置。

【請求項 2 5】

20

実行されたとき、メッシュネットワークの中の非メンバーデバイスの、前記メッシュネットワークのメンバーデバイスとのピア関連付けの方法をプロセッサに実行させる命令を備えるコンピュータ可読記憶媒体であって、前記方法は、

前記非メンバーデバイスから前記メッシュネットワークのメンバーデバイスへ認証リクエストを送信することと、ここにおいて、前記認証リクエストはパスワードに基づく、

前記メンバーデバイスからの認証レスポンスを前記非メンバーデバイスによって受信することと、

前記非メンバーデバイスから前記メンバーデバイスへ、前記認証レスポンスに基づいて関連付けリクエストを送信することと、ここにおいて、前記関連付けリクエストは前記パスワードにさらに基づく、

30

前記メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを前記非メンバーデバイスによって受信することと、

を備える、コンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 2 6】

前記方法は、

前記認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成することと、

前記認証レスポンスからナンスを復号することと、

前記ペアワイズマスターキー（PMK）および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成することと、

前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けリクエストを生成することと、

40

をさらに備える、請求項 2 5 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 2 7】

前記方法は、メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キー（PTK）を生成することをさらに備える、請求項 2 6 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 2 8】

前記方法は、

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けリクエストを生成することと、

50

をさらに備える、請求項 26 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 29】

前記方法は、

関連付け識別子を前記メンバーデバイスに割り当てることと、

前記メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けリクエストをさらに生成することと、

をさらに備える、請求項 28 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 30】

前記方法は、

前記関連付けレスポンスから関連付け識別子を復号することと、

10

前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、

前記メッシュメッセージを前記メンバーデバイスへ送信することと、

をさらに備える、請求項 28 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 31】

前記方法は、

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード (MIC) を生成することと

、
第 2 のメッセージ完全性コード (MIC) を決定するために前記関連付けレスポンスを復号することと、

20

前記第 1 のメッセージ完全性コード (MIC) を前記第 2 のメッセージ完全性コード (MIC) と比較することと、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定することと、

をさらに備える、請求項 25 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 32】

前記方法は、

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、

第 2 の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信することと、

前記グループキーに基づいて前記メッシュメッセージを復号することと、

をさらに備える、請求項 25 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

30

【請求項 33】

前記方法は、

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、

シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成することと、

前記グループキーに基づいて前記パスリクエストメッセージを暗号化することと、

前記暗号化されたパスリクエストメッセージを前記メッシュネットワーク上で送信することと、

をさらに備える、請求項 25 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 34】

前記方法は、

40

前記メッシュの第 2 のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信することと、

前記グループキーに基づいて前記パスレスポンスメッセージを暗号解読することと、

前記暗号解読されたパスレスポンスメッセージから前記シーケンス番号を復号することと、

前記暗号解読されたパスレスポンスに基づいて前記第 2 のメンバーデバイスに関連付けることと、

をさらに備える、請求項 33 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 35】

前記方法は、前記メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレ

50

スを前記関連付けレスポンスから復号することをさらに備える、請求項 25 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 36】

前記方法は、前記メッシュネットワーク上の通信で前記非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証リクエストを生成することをさらに備える、請求項 25 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 37】

メッシュネットワーク上のピアに関連付けるための装置であって、
パスワードに基づいて認証リクエストを生成するための手段と、
前記メッシュネットワークのメンバーデバイスへ前記認証リクエストを送信するための手段と、
前記メンバーデバイスからの認証レスポンスを受信するための手段と、
前記認証レスポンスおよび前記パスワードに基づいて関連付けリクエストを生成するための手段と、
前記関連付けリクエストを前記メンバーデバイスへ送信するための手段と、
前記メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを受信するための手段と、
を備える、装置。

10

【請求項 38】

前記認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー (PMK) を生成するための手段と、
前記認証レスポンスからナンスを復号するための手段と、
前記ペアワイズマスターキー (PMK) および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー (PTK) を生成するための手段と、
前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けリクエストを生成するための手段と、
をさらに備える、請求項 37 に記載の装置。

20

【請求項 39】

メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キー (PTK) を生成するための手段をさらに備える、請求項 38 に記載の装置。

30

【請求項 40】

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード (MIC) を生成するための手段と、
前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けリクエストを生成するための手段と、
をさらに備える、請求項 38 に記載の装置。

【請求項 41】

関連付け識別子を前記メンバーデバイスに割り当てるための手段と、
前記メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けリクエストをさらに生成するための手段と、
をさらに備える、請求項 40 に記載の装置。

40

【請求項 42】

関連付け識別子を決定するために前記関連付けレスポンスを復号するための手段と、
前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成するための手段と、
前記メッシュメッセージを前記メンバーデバイスへ送信するための手段と、
をさらに備える、請求項 40 に記載の装置。

【請求項 43】

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード (MIC) を生成するための手段と、
第 2 のメッセージ識別コード (MIC) を決定するために前記関連付けレスポンスを復

50

号するための手段と、

前記第 1 のメッセージ完全性コードを前記第 2 のメッセージ完全性コードと比較するための手段と、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定するための手段と、

をさらに備える、請求項 37 に記載の装置。

【請求項 44】

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号するための手段と、

第 2 の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信するための手段と、

前記グループキーに基づいて前記メッシュメッセージを復号するための手段と

をさらに備える、請求項 37 に記載の装置。

10

【請求項 45】

前記関連付けレスポンスからグループキーを復号するための手段と、

シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成するための手段と、

前記グループキーに基づいて前記パスリクエストメッセージを暗号化するための手段と

、
前記暗号化されたパスリクエストメッセージを前記メッシュネットワーク上で送信するための手段と、

をさらに備える、請求項 37 に記載の装置。

20

【請求項 46】

前記メッシュの第 2 のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信するための手段と、

前記グループキーに基づいて前記パスレスポンスメッセージを復号するための手段と、

前記復号されたパスレスポンスメッセージから前記シーケンス番号を復号するための手段と、

前記復号されたパスレスポンスメッセージに基づいて前記第 2 のメンバーデバイスに関連付けるための手段と、

をさらに備える、請求項 45 に記載の装置。

【請求項 47】

前記メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けレスポンスから復号するための手段をさらに備える、請求項 37 に記載の装置。

30

【請求項 48】

前記メッシュネットワーク上の通信で前記非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証リクエストを生成するための手段をさらに備える、請求項 37 に記載の装置。

【請求項 49】

メッシュネットワークの非メンバーデバイスを、前記メッシュネットワークのメンバーデバイスに関連付ける方法であって、

前記メッシュネットワークの前記メンバーデバイスによって認証リクエストを受信することと、

40

前記メンバーデバイスから前記非メンバーデバイスへ認証レスポンスを送信することと、
、ここにおいて、前記認証レスポンスはパスワードに基づく、

前記非メンバーデバイスからの関連付けリクエストを前記メンバーデバイスによって受信することと、

前記メンバーデバイスから前記非メンバーデバイスへ関連付けレスポンスを送信することと、
、ここにおいて、前記関連付けレスポンスは前記パスワードに基づく、

を備える、方法。

【請求項 50】

前記認証リクエストからナンスを復号することと、

前記認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成することと、

50

前記ペアワイズマスターキー（PMK）および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成することと、

前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けレスポンスを生成することと、
をさらに備える、請求項49に記載の方法。

【請求項51】

メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キー（PTK）を生成することをさらに備える、請求項50に記載の方法。

【請求項52】

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けレスポンスを生成することと、
をさらに備える、請求項50に記載の方法。

【請求項53】

関連付け識別子を前記非メンバーデバイスに割り当てることと、

前記非メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けレスポンスをさらに生成することと、

をさらに備える、請求項52に記載の方法。

【請求項54】

関連付け識別子を決定するために前記関連付けリクエストを復号することと、

前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、

前記メッシュメッセージを前記非メンバーデバイスへ送信することと、

をさらに備える、請求項52に記載の方法。

【請求項55】

前記パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと

、
第2のメッセージ完全性コード（MIC）を決定するために前記関連付けリクエストを復号することと、

前記第1のメッセージ完全性コード（MIC）を前記第2のメッセージ完全性コード（MIC）と比較することと、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定することと、

をさらに備える、請求項49に記載の方法。

【請求項56】

前記メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための前記関連付けレスポンスを生成することと、

前記メッシュネットワークからのメッセージを受信することと、

前記グループキーに基づいて前記メッセージを復号することと、

をさらに備える、請求項49に記載の方法。

【請求項57】

前記非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けリクエストから復号することをさらに備える、請求項49に記載の方法。

【請求項58】

前記メッシュネットワーク上の前記非メンバーデバイスとの通信で前記メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証レスポンスを生成することをさらに備える、請求項49に記載の方法。

【請求項59】

メッシュネットワークの非メンバーデバイスに関連付けるための前記メッシュネットワークのメンバー装置であって、

前記非メンバーデバイスからの認証リクエストを受信するように構成された受信機と、

10

20

30

40

50

前記メンバー装置から前記非メンバーデバイスへ認証レスポンスを送信するように構成された送信機と、ここにおいて、前記認証レスポンスはパスワードに基づく、

を備え、

前記受信機は、前記非メンバーデバイスからの関連付けリクエストを受信するようにさらに構成され、

前記送信機は、前記非メンバー装置から前記非メンバーデバイスへ関連付けレスポンスを送信するようにさらに構成され、前記関連付けレスポンスは前記パスワードに基づく、メンバー装置。

【請求項 6 0】

プロセッサをさらに備え、前記プロセッサは、

前記認証リクエストからナンスを復号することと、

前記認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成することと

10

、
前記ペアワイズマスターキー（PMK）および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成することと、

前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けレスポンスを生成することと、
を行うように構成される、請求項 5 9 に記載の装置。

【請求項 6 1】

前記プロセッサは、メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キー（PTK）を生成するようにさらに構成される、請求項 6 0 に記載の装置。

20

【請求項 6 2】

前記プロセッサは、

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けレスポンスを生成することと

、
を行うようにさらに構成される、請求項 6 0 に記載の装置。

【請求項 6 3】

前記プロセッサは、

関連付け識別子を前記非メンバーデバイスに割り当てることと、

前記非メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けレスポンスをさらに生成することと、

を行うようにさらに構成される、請求項 6 2 に記載の装置。

30

【請求項 6 4】

プロセッサをさらに備え、前記プロセッサは、

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

第 2 のメッセージ完全性コード（MIC）を決定するために前記関連付けリクエストを復号することと、

前記第 1 のメッセージ完全性コード（MIC）を前記第 2 のメッセージ完全性コード（MIC）と比較することと、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定することと、

を行うようにさらに構成される、請求項 5 9 に記載の装置。

40

【請求項 6 5】

プロセッサをさらに備え、

前記プロセッサは、前記メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための前記関連付けレスポンスを生成するように構成され、

前記受信機は、前記メッシュネットワークからのメッセージを受信するようにさらに構成され、

50

前記プロセッサは、前記グループキーに基づいて前記メッセージを復号するようにさらに構成される、請求項 59 に記載の装置。

【請求項 66】

プロセッサをさらに備え、前記プロセッサは、

関連付け識別子を決定するために前記関連付けリクエストを復号することと、

前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、

を行うように構成され、

前記送信機は、前記メッシュメッセージを前記非メンバーデバイスへ送信するようにさらに構成される、請求項 59 に記載の装置。

【請求項 67】

10

プロセッサをさらに備え、前記プロセッサは、前記非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けリクエストから復号するように構成される、請求項 59 に記載の装置。

【請求項 68】

プロセッサをさらに備え、前記プロセッサは、前記メッシュネットワーク上の前記非メンバーデバイスとの通信で前記メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証レスポンスを生成するように構成される、請求項 59 に記載の装置。

【請求項 69】

20

メッシュネットワークの非メンバーデバイスに関連付けるための前記メッシュネットワークのメンバー装置であって、

前記非メンバーデバイスからの認証リクエストを受信するための手段と、

前記メンバー装置から前記非メンバーデバイスへ認証レスポンスを送信するための手段と、ここにおいて、前記認証レスポンスはパスワードに基づく、

前記非メンバーデバイスからの関連付けリクエストを受信するための手段と、

前記メンバー装置から前記非メンバーデバイスへ関連付けレスポンスを送信するための手段と、ここにおいて、前記関連付けレスポンスは前記パスワードに基づく、

を備える、メンバー装置。

【請求項 70】

30

前記認証リクエストからナンスを復号するための手段と、

前記認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成するための手段と、

前記ペアワイズマスターキー（PMK）および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成するための手段と、

前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けレスポンスを生成するための手段と、

をさらに備える、請求項 69 に記載の装置。

【請求項 71】

メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キー（PTK）を生成するための手段をさらに備える、請求項 70 に記載の装置。

【請求項 72】

40

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成するための手段と、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けレスポンスを生成するための手段と、

をさらに備える、請求項 70 に記載の装置。

【請求項 73】

関連付け識別子を前記非メンバーデバイスに割り当てるための手段と、

前記非メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けレスポンスをさらに生成するための手段と、

をさらに備える、請求項 72 に記載の装置。

50

【請求項 7 4】

関連付け識別子を決定するために前記関連付けリクエストを復号するための手段と、
前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成するための手段と、
前記メッシュメッセージを前記非メンバーデバイスへ送信するための手段と、
をさらに備える、請求項 7 2 に記載の装置。

【請求項 7 5】

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード (M I C) を生成するための手段と、

第 2 のメッセージ完全性コード (M I C) を決定するために前記関連付けリクエストを復号するための手段と、

前記第 1 のメッセージ完全性コード (M I C) を前記第 2 のメッセージ完全性コード (M I C) と比較するための手段と、

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定するための手段と、

をさらに備える、請求項 6 9 に記載の装置。

【請求項 7 6】

前記メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための前記関連付けレスポンスを生成するための手段と、

前記メッシュネットワークからのメッセージを受信するための手段と、

前記グループキーに基づいて前記メッセージを復号するための手段と、

をさらに備える、請求項 6 9 に記載の装置。

【請求項 7 7】

前記非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けリクエストから復号するための手段をさらに備える、請求項 6 9 に記載の装置。

【請求項 7 8】

前記メッシュネットワーク上の前記非メンバーデバイスとの通信で前記メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証レスポンスを生成するための手段、をさらに備える、請求項 6 9 に記載の装置。

【請求項 7 9】

実行されたとき、メッシュネットワークの非メンバーデバイスを、前記メッシュネットワークのメンバーデバイスに関連付ける方法をプロセッサに実行させる命令を備えるコンピュータ可読記憶媒体であって、前記方法は、

前記非メンバーデバイスからの認証リクエストを前記メンバーデバイスによって受信することと、

前記メンバーデバイスから前記非メンバーデバイスへ認証レスポンスを送信することと、
前記認証レスポンスはパスワードに基づく、

前記非メンバーデバイスからの関連付けリクエストを前記メンバーデバイスによって受信することと、

前記メンバーデバイスから前記非メンバーデバイスへ関連付けレスポンスを送信することと、
前記関連付けレスポンスは前記パスワードに基づく、

を備える、コンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 8 0】

前記方法は、

前記認証リクエストからナンスを復号することと、

前記認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー (P M K) を生成することと、

前記ペアワイズマスターキー (P M K) および前記ナンスに基づいてペアワイズ一時キー (P T K) を生成することと、

前記ペアワイズ一時キーに基づいて前記関連付けレスポンスを生成することと、

10

20

30

40

50

をさらに備える、請求項 79 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 81】

前記方法は、メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて前記ペアワイズ一時キー（PTK）を生成することをさらに備える、請求項 80 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 82】

前記方法は、

前記ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、

前記メッセージ完全性コードを示すための前記関連付けレスポンスを生成することと、
をさらに備える、請求項 80 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

10

【請求項 83】

前記方法は、

関連付け識別子を前記非メンバーデバイスに割り当てることと、

前記非メンバーデバイスの前記関連付け識別子を示すための前記関連付けレスポンスをさらに生成することと、

をさらに備える、請求項 82 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 84】

前記方法は、

関連付け識別子を決定するために前記関連付けリクエストを復号することと、

前記関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、

前記メッシュメッセージを前記非メンバーデバイスへ送信することと、

をさらに備える、請求項 82 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

20

【請求項 85】

前記方法は、

前記パスワードに基づいて第 1 のメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと

、
第 2 のメッセージ完全性コード（MIC）を決定するために前記関連付けリクエストを復号することと、

前記第 1 のメッセージ完全性コード（MIC）を前記第 2 のメッセージ完全性コード（MIC）と比較することと、

30

前記非メンバーデバイスが前記メンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、前記比較に基づいて決定することと、

をさらに備える、請求項 79 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 86】

前記方法は、

前記メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための前記関連付けレスポンスを生成することと、

前記メッシュネットワークからのメッセージを受信することと、

前記グループキーに基づいて前記メッセージを復号することと、

をさらに備える、請求項 79 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

40

【請求項 87】

前記方法は、前記非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを前記関連付けリクエストから復号することをさらに備える、請求項 79 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

【請求項 88】

前記方法は、前記メッシュネットワーク上の前記非メンバーデバイスとの通信で前記メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための前記認証レスポンスを生成することをさらに備える、請求項 79 に記載のコンピュータ可読記憶媒体。

50

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

[0001]本開示は、一般に、近隣認識ネットワーク（N A N : neighborhood-aware network）に関し、より詳細には、2つのメッシュピアデバイス間でメッシュ通信を確立するためのシステム、方法、およびデバイスに関する。

【背景技術】

【0002】

[0002]同等性同時認証（S A E : Simultaneous Authentication of Equals）は、ポイントツーポイントの適用例およびインフラストラクチャなしのネットワーク（infrastructure-less networks）で主に使用されるパスワードベースの認証である。S A Eメッセージは、交換に参加している各デバイスによって生成される「ナンス（nonce）」を搬送し得る。交換された「ナンス」を使用して、ペアワイズマスターキー（P M K : pairwise master key）が確立される。認証メッシュピアリング交換プロトコル（A M P E : Authenticated Mesh Peering Exchange protocol）は、ペアワイズ一時キー（P T K : pairwise transient key）の生成を容易にするために「ナンス」を交換する。

【0003】

[0003]802.11sは、上述されたようなペアワイズマスターキー（P M K）を確立するためのS A E認証と、P T Kを生成するA M P Eプロトコルとの組合せを利用する。生成されたP T Kは、セキュリティの理由のため、A M P Eを実行する2つのデバイスによって交換されない。代わりに、両方のデバイスによって同じP T Kが所有されていることが、メッセージ完全性コード（M I C : message integrity code）を含むメッセージを交換することによって確認される。M I Cは、P T Kに基づいて生成される。グループキーも、A M P Eプロトコルを使用して確立される。

【0004】

[0004]802.11sにおけるメッシュピアリングにおいてS A EおよびA M P Eプロトコルを使用することは、メッシュピア関係が確立される前に少なくとも8つのメッセージがデバイスの各ペア間で交換されなければならないという点で非効率である。したがって、より効率のよいメッシュピアリングに対する必要性がある。

【発明の概要】

【0005】

[0005]既存のグループキー管理プロセスは、比較的大きいオーバーヘッドを有し、802.11sにおける状態情報の相当な保守を必要とする。たとえば、各メッシュステーションは、それ自体の送信メッシュグループキーを決定する。送信メッシュグループキーは、次いで、メッシュまたはグループへの、グループアドレス指定された任意の送信（any group addressed transmissions）を暗号化するために使用される。各メッシュステーションは、各メッシュピアに関する別個の受信メッシュグループキーを記憶することが必要とされ、これにより、メッシュステーションが各メッシュピアから受信される任意のメッシュメッセージを首尾よく（successfully）暗号解読することが可能になる。その上、たとえば、特定のメッシュピアデバイスがネットワークから離れるようにメッシュの構成が変化するとき、残りの各メッシュデバイスは、その前のグループキーを廃棄し得、新しいグループキーを生成し得る。新しいグループキーは、次いで、残りのグループピアの各々に再配布され得る。

【0006】

[0006]開示される方法およびシステムは、上述された複雑で厄介な認証プロセスをなくす軽量の（light-weight）メッシュ認証メカニズムを提供する。最初に、提案される方法とシステムとを使用すると、ソーシャルW i - F i（登録商標）（social Wi-Fi）ネットワークに加入することを求める非メンバーステーションは、ただ1つのメッシュメンバーステーションと認証する／関連付けることが必要とされる。認証／関連付けが成功した場合、新しいメッシュステーションは、メッシュネットワークに完全に関連付けられる。こ

10

20

30

40

50

の簡易化した手法は、上述された既存のシステムによって使用されるようなメッシュ通信向けのステーション固有のグループキーをなくすことによって、少なくとも部分的に可能にされる。代わりに、共通グループキーが、メッシュネットワークに関連付けられたすべてのデバイスに対して使用される。この単一の共通グループキーは、グループアドレス指定されたメッシュネットワークトラフィックを暗号化および暗号解読するために、関連付けられた各デバイスによって使用され得る。いくつかの態様はまた、共通グループキーを使用してユニキャストパケットを暗号化し得、- そのような実装形態では、メッシュトラフィックはまた、グループキーを使用して暗号化され得る。

【0007】

[0007]開示される方法およびシステムは、802.11aiにおいてソーシャルWi-Fi環境に対して使用される高速初期リンクセットアップ(FILS:Fast Initial Link Setup)メッセージと類似のメッセージを適用する。新しいメッセージはまた、4ウェイハンドシェイク(four way handshake)のみを使用してメッシュピア認証と関連付けとを完遂する(accomplish)ために、同等性同時認証(SAE)メッセージからいくつかの機能を包含する。提案される4ウェイハンドシェイクを介した関連付けが成功すると、上記で説明した共通グループキーは新しいメンバーデバイスと共有される。PHY/MAC機能も、認証/関連付けプロセスの間に2つのデバイスによって交換され得る。提案される4ウェイハンドシェイクはまた、交換に参加している各デバイスに関する関連付け識別子を確立する。提案される4ウェイハンドシェイクはまた、他のデバイスとの通信の間、交換に参加している各デバイスによって使用されるべきIPアドレスを確立するために使用され得る。たとえば、提案されるメッセージのうちのいくつかは、交換に参加している第1のデバイスが、交換の第2のデバイスとの通信のために使用することを選択する(prefers)IPアドレスを提案するための方法を提供する。他のメッセージは、関連付けプロセスが完了すると、他のデバイスがどのIPアドレスを使用すべきであることを、第1のデバイスまたは第2のデバイスのいずれかが示すためのメカニズムを提供する。

【0008】

[0008]開示される一態様は、メッシュネットワークにおけるピア関連付けの方法である。方法は、メッシュネットワークの非メンバーデバイスを介してパスワードを受信することと、認証リクエストをメッシュネットワークのメンバーデバイスへ非メンバーデバイスを介して送信することと、認証リクエストはパスワードに基づき、メンバーデバイスからの認証レスポンスを非メンバーデバイスを介して受信することと、認証レスポンスに基づいて関連付けリクエストをメンバーデバイスへ非メンバーデバイスを介して送信することと、関連付けリクエストはパスワードにさらに基づき、メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを非メンバーデバイスを介して受信することと、を含む。

【0009】

[0009]方法のいくつかの態様はまた、認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー(PMK)を生成することと、認証レスポンスからナンスを復号することと、ペアワイズマスターキー(PMK)およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー(PTK)を生成することと、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けリクエストを生成することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、メッセージ完全性コードを示すための関連付けリクエストを生成することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付け識別子をメンバーデバイスに割り当てることと、メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けリクエストをさらに生成することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスから関連付け識別子を復号することと、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、メッシュメッセージをメンバーデバイスへ送信することと、を含む。

【0010】

[0010]方法のいくつかの態様はまた、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を決定する

ために関連付けレスポンスを復号することと、第1のメッセージ完全性コード(MIC)を第2のメッセージ完全性コード(MIC)と比較することと、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、第2の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信することと、グループキーに基づいてメッシュメッセージを復号することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージ(a path request message)を生成することと、グループキーに基づいてパスリクエストメッセージを暗号化することと、暗号化されたパスリクエストメッセージをメッシュネットワーク上で送信することと、を含む。

10

【0011】

[0011]方法のいくつかの態様はまた、メッシュの第2のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信することと、グループキーに基づいてパスレスポンスメッセージを復号することと、復号されたパスレスポンスメッセージからシーケンス番号を復号することと、復号されたパスレスポンスに基づいて第2のメンバーデバイスに関連付けることと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを関連付けレスポンスから復号することを含む。方法のいくつかの態様はまた、メッシュネットワーク上の通信で非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証リクエストを生成することを含む。

20

【0012】

[0012]開示される別の態様は、メッシュネットワーク上のピアに関連付けるための装置である。装置は、パスワードを受信するように構成された入力デバイスと、パスワードに基づいて認証リクエストを生成するように構成されたプロセッサと、メッシュネットワークのメンバーデバイスへ認証リクエストを送信するように構成された送信機と、メンバーデバイスからの認証レスポンスを受信するように構成された受信機と、を含む。プロセッサは、認証レスポンスおよびパスワードに基づいて関連付けリクエストを生成するようにさらに構成され、送信機は、関連付けリクエストをメンバーデバイスへ送信するようにさらに構成され、受信機は、メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを受信するようにさらに構成される。

30

【0013】

[0013]装置のいくつかの態様では、プロセッサは、認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー(PMK)を生成することと、認証レスポンスからナンスを復号することと、ペアワイズマスターキー(PMK)およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー(PTK)を生成することと、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けリクエストを生成することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、メッセージ完全性コードを示すための関連付けリクエストを生成することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、関連付け識別子をメンバーデバイスに割り当てることと、メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けリクエストをさらに生成することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、関連付け識別子を決定するために関連付けレスポンスを復号することと、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、を行うようにさらに構成され、送信機は、メッシュメッセージをメンバーデバイスへ送信するようにさらに構成される。

40

【0014】

[0014]いくつかの態様では、プロセッサは、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、第2のメッセージ識別コード(MIC)を決定するために関連付けレスポンスを復号することと、第1のメッセージ完全性コードを第2のメッセージ完全性コードと比較することと、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに

50

関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、関連付けレスポンスからグループキーを復号するようにさらに構成され、受信機は、第2の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信するようにさらに構成され、プロセッサは、グループキーに基づいてメッシュメッセージを復号するようにさらに構成される。

【0015】

[0015]いくつかの態様では、プロセッサは、関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成することと、グループキーに基づいてパスリクエストメッセージを暗号化することと、を行うようにさらに構成され、送信機は、暗号化されたパスリクエストメッセージをメッシュネットワーク上で送信するようにさらに構成される。いくつかの態様では、送信機は、メッシュの第2のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信するようにさらに構成され、プロセッサは、グループキーに基づいてパスレスポンスメッセージを復号することと、復号されたパスレスポンスメッセージからシーケンス番号を復号することと、復号されたパスレスポンスメッセージに基づいて第2のメンバーデバイスに関連付けることと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを関連付けレスポンスから復号するようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、メッシュネットワーク上の通信で非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証リクエストを生成するようにさらに構成される。

10

20

【0016】

[0016]開示される別の態様は、実行されたとき、メッシュネットワークの中のピア関連付けの方法をプロセッサに実行させる命令を備えるコンピュータ可読記憶媒体であって、方法は、メッシュネットワークの非メンバーデバイスを介してパスワードを受信することと、認証リクエストをメッシュネットワークのメンバーデバイスへ非メンバーデバイスを介して送信することと、認証リクエストはパスワードに基づき、メンバーデバイスからの認証レスポンスを非メンバーデバイスを介して受信することと、認証レスポンスに基づいて関連付けリクエストをメンバーデバイスへ非メンバーデバイスを介して送信することと、関連付けリクエストはパスワードにさらに基づき、メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを非メンバーデバイスを介して受信することと、を備える。

30

【0017】

[0017]方法のいくつかの態様はまた、認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー(PMK)を生成することと、認証レスポンスからナンスを復号することと、ペアワイズマスターキー(PMK)およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー(PTK)を生成することと、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けリクエストを生成することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、メッセージ完全性コードを示すための関連付けリクエストを生成することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付け識別子をメンバーデバイスに割り当てることと、メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けリクエストをさらに生成することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスから関連付け識別子を復号することと、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、メッシュメッセージをメンバーデバイスへ送信することと、を含む。

40

【0018】

[0018]方法のいくつかの態様はまた、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を決定するために関連付けレスポンスを復号することと、第1のメッセージ完全性コード(MIC)を第2のメッセージ完全性コード(MIC)と比較することと、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定することと、を含

50

む。方法のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、第2の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信することと、グループキーに基づいてメッシュメッセージを復号することと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスからグループキーを復号することと、シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成することと、グループキーに基づいてパスリクエストメッセージを暗号化することと、暗号化されたパスリクエストメッセージをメッシュネットワーク上で送信することと、を含む。

【0019】

[0019]方法のいくつかの態様はまた、メッシュの第2のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信することと、グループキーに基づいてパスレスポンスメッセージを復号することと、復号されたパスレスポンスメッセージからシーケンス番号を復号することと、復号されたパスレスポンスに基づいて第2のメンバーデバイスに関連付けることと、を含む。方法のいくつかの態様はまた、メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを関連付けレスポンスから復号することを含む。方法のいくつかの態様はまた、メッシュネットワーク上の通信で非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証リクエストを生成することを含む。

【0020】

[0020]開示される別の態様は、メッシュネットワークの中のピア関連付けの方法を実行するための装置であって、装置は、パスワードを受信するための手段と、メッシュネットワークのメンバーデバイスへ認証リクエストを送信するための手段と、認証リクエストはパスワードに基づき、メンバーデバイスからの認証レスポンスを受信するための手段と、認証レスポンスに基づいて関連付けリクエストをメンバーデバイスへ送信するための手段と、関連付けリクエストはパスワードにさらに基づき、メンバーデバイスからの関連付けレスポンスを受信するための手段と、を備える。

【0021】

[0021]装置のいくつかの態様はまた、認証レスポンスに基づいてペアワイズマスターキー(PMK)を生成するための手段と、認証レスポンスからナンスを復号するための手段と、ペアワイズマスターキー(PMK)およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー(PTK)を生成するための手段と、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けリクエストを生成するための手段と、を含む。装置のいくつかの態様はまた、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード(MIC)を生成するための手段と、メッセージ完全性コードを示すための関連付けリクエストを生成するための手段と、を含む。装置のいくつかの態様はまた、関連付け識別子をメンバーデバイスに割り当てるための手段と、メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けリクエストをさらに生成するための手段と、を含む。装置のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスから関連付け識別子を復号するための手段と、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成するための手段と、メッシュメッセージをメンバーデバイスへ送信するための手段と、を含む。

【0022】

[0022]装置のいくつかの態様はまた、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成するための手段と、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を決定するために関連付けレスポンスを復号するための手段と、第1のメッセージ完全性コード(MIC)を第2のメッセージ完全性コード(MIC)と比較するための手段と、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定するための手段と、を含む。装置のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスからグループキーを復号するための手段と、第2の非メンバーデバイスからのメッシュメッセージを受信するための手段と、グループキーに基づいてメッシュメッセージを復号することと、を含む。装置のいくつかの態様はまた、関連付けレスポンスからグループキーを復号するための手段と、シーケンス番号を備えるためのパスリクエストメッセージを生成するための手段と、グループキーに基づいてパスリクエストメッセージを暗号化するための手

段と、暗号化されたパスリクエストメッセージをメッシュネットワーク上で送信するための手段と、を含む。

【 0 0 2 3 】

[0023]装置のいくつかの態様はまた、メッシュの第2のメンバーデバイスからのパスレスポンスメッセージを受信するための手段と、グループキーに基づいてパスレスポンスメッセージを復号するための手段と、復号されたパスレスポンスメッセージからシーケンス番号を復号するための手段と、復号されたパスレスポンスに基づいて第2のメンバーデバイスに関連付けるための手段と、を含む。装置のいくつかの態様はまた、メッシュ上の通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスに関連付けレスポンスから復号するための手段を含む。装置のいくつかの態様はまた、メッシュネットワーク上の通信で非メンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証リクエストを生成するための手段を含む。

10

【 0 0 2 4 】

[0024]開示される別の態様は、メッシュネットワークの非メンバーデバイスに関連付ける方法である。方法は、メンバーデバイスを介してパスワードを受信することと、認証リクエストをメッシュネットワークのメンバーデバイスを介して受信することと、認証レスポンスを非メンバーデバイスへメンバーデバイスを介して送信することと、認証レスポンスはパスワードに基づき、非メンバーデバイスからの関連付けリクエストをメンバーデバイスを介して受信することと、関連付けレスポンスを非メンバーデバイスへメンバーデバイスを介して送信することと、関連付けレスポンスはパスワードに基づき、を含む。いくつかの態様では、方法は、認証リクエストからナンスを復号することと、認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー(PMK)を生成することと、ペアワイズマスターキー(PMK)およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー(PTK)を生成することと、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けレスポンスを生成することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、メッセージ完全性コードを示すための関連付けレスポンスを生成することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、関連付け識別子を非メンバーデバイスに割り当てることと、非メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けレスポンスをさらに生成することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、関連付け識別子を決定するために関連付けリクエストを復号することと、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、メッシュメッセージを非メンバーデバイスへ送信することと、を含む。

20

30

【 0 0 2 5 】

[0025]いくつかの態様では、方法は、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を決定するために関連付けリクエストを復号することと、第1のメッセージ完全性コード(MIC)を第2のメッセージ完全性コード(MIC)と比較することと、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための関連付けレスポンスを生成することと、メッシュネットワークからのメッセージを受信することと、グループキーに基づいてメッセージを復号することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスに関連付けリクエストから復号することを含む。いくつかの態様では、方法は、メッシュネットワーク上の非メンバーデバイスとの通信でメンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証レスポンスを生成することを含む。

40

【 0 0 2 6 】

[0026]開示される別の態様は、メッシュネットワークの非メンバーデバイスに関連付けるための装置である。装置は、パスワードを受信するように構成されたプロセッサと、非メンバーデバイスからの認証リクエストを受信するように構成された受信機と、認証レス

50

ポンスを非メンバーデバイスへ送信するように構成された送信機と、を含み、認証レスポンスはパスワードに基づく。受信機は、非メンバーデバイスからの関連付けリクエストを受信するようにさらに構成され、送信機は、関連付けレスポンスを非メンバーデバイスへ送信するようにさらに構成され、関連付けレスポンスはパスワードに基づく。いくつかの態様では、プロセッサは、認証リクエストからナンスを復号することと、認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成することと、ペアワイズマスターキー（PMK）およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成することと、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けレスポンスを生成することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、メッセージ完全性コードを示すための関連付けレスポンスを生成することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、関連付け識別子を非メンバーデバイスに割り当てることと、非メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けレスポンスをさらに生成することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード（MIC）を生成することと、第2のメッセージ完全性コード（MIC）を決定するために関連付けリクエストを復号することと、第1のメッセージ完全性コード（MIC）を第2のメッセージ完全性コード（MIC）と比較することと、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定することと、を行うようにさらに構成される。

10

20

【0027】

[0027]装置のいくつかの態様では、プロセッサは、メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための関連付けレスポンスを生成するようにさらに構成され、受信機は、メッシュネットワークからのメッセージを受信するようにさらに構成され、プロセッサは、グループキーに基づいてメッセージを復号するようにさらに構成される。

【0028】

[0028]いくつかの態様では、プロセッサは、関連付け識別子を決定するために関連付けリクエストを復号することと、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、を行うようにさらに構成され、送信機は、メッシュメッセージを非メンバーデバイスへ送信するようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスを関連付けリクエストから復号するようにさらに構成される。いくつかの態様では、プロセッサは、メッシュネットワーク上の非メンバーデバイスとの通信でメンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証レスポンスを生成するようにさらに構成される。

30

【0029】

[0029]開示される別の態様は、メッシュネットワークの非メンバーデバイスに関連付けるための装置である。装置は、パスワードを受信するための手段と、認証リクエストを受信するための手段と、認証レスポンスを非メンバーデバイスへ送信するための手段と、認証レスポンスはパスワードに基づき、非メンバーデバイスからの関連付けリクエストを受信するための手段と、関連付けレスポンスを非メンバーデバイスへ送信するための手段と、関連付けレスポンスはパスワードに基づき、を含む。いくつかの態様では、装置は、認証リクエストからナンスを復号するための手段と、認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー（PMK）を生成するための手段と、ペアワイズマスターキー（PMK）およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー（PTK）を生成するための手段と、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けレスポンスを生成するための手段と、を含む。いくつかの態様では、装置は、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード（MIC）を生成するための手段と、メッセージ完全性コードを示すための関連付けレスポンスを生成するための手段と、を含む。いくつかの態様では、装置は、関連付け識別子を非メンバーデバイスに割り当てるための手段と、非メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けレスポンスを生成するためのさらなる手段と、を含む。いくつかの態様では、装

40

50

置は、関連付け識別子を決定するために関連付けリクエストを復号するための手段と、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成するための手段と、メッシュメッセージを非メンバーデバイスへ送信するための手段と、を含む。

【0030】

[0030]いくつかの態様では、装置は、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成するための手段と、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を決定するために関連付けリクエストを復号するための手段と、第1のメッセージ完全性コード(MIC)を第2のメッセージ完全性コード(MIC)と比較するための手段と、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定するための手段と、を含む。いくつかの態様では、装置は、メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための関連付けレスポンスを生成するための手段と、メッシュネットワークからのグループアドレス指定されたメッセージ(a group-addressed message)を受信するための手段と、グループキーに基づいてグループアドレス指定されたメッセージを復号するための手段と、を含む。いくつかの態様では、装置は、非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロトコルアドレスに関連付けリクエストから復号するための手段を含む。いくつかの態様では、方法は、メッシュネットワーク上の非メンバーデバイスとの通信でメンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証レスポンスを生成するための手段を含む。

【0031】

[0031]開示される別の態様は、実行されたとき、メッシュネットワークの非メンバーデバイスに関連付ける方法をプロセッサに実行させる命令を備えるコンピュータ可読記憶媒体である。方法は、メンバーデバイスを介してパスワードを受信することと、認証リクエストをメッシュネットワークのメンバーデバイスを介して受信することと、認証レスポンスを非メンバーデバイスへメンバーデバイスを介して送信することと、認証レスポンスはパスワードに基づき、非メンバーデバイスからの関連付けリクエストをメンバーデバイスを介して受信することと、関連付けレスポンスを非メンバーデバイスへメンバーデバイスを介して送信することと、関連付けレスポンスはパスワードに基づき、を含む。いくつかの態様では、方法は、認証リクエストからナンスを復号することと、認証リクエストに基づいてペアワイズマスターキー(PMK)を生成することと、ペアワイズマスターキー(PMK)およびナンスに基づいてペアワイズ一時キー(PTK)を生成することと、ペアワイズ一時キーに基づいて関連付けレスポンスを生成することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、ペアワイズ一時キーに基づいてメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、メッセージ完全性コードを示すための関連付けレスポンスを生成することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、関連付け識別子を非メンバーデバイスに割り当てることと、非メンバーデバイスの関連付け識別子を示すための関連付けレスポンスをさらに生成することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、関連付け識別子を決定するために関連付けリクエストを復号することと、関連付け識別子を備えるためのメッシュメッセージを生成することと、メッシュメッセージを非メンバーデバイスへ送信することと、を含む。

【0032】

[0032]いくつかの態様では、方法は、パスワードに基づいて第1のメッセージ完全性コード(MIC)を生成することと、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を決定するために関連付けリクエストを復号することと、第1のメッセージ完全性コード(MIC)を第2のメッセージ完全性コード(MIC)と比較することと、非メンバーデバイスがメンバーデバイスに関連付けられているかどうかを、比較に基づいて決定することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、メッシュネットワークに関するグループキーを含めるための関連付けレスポンスを生成することと、メッシュネットワークからのメッセージを受信することと、グループキーに基づいてメッセージを復号することと、を含む。いくつかの態様では、方法は、非メンバーデバイスとの通信で使用するためのインターネットプロ

ロトコルアドレスを関連付けリクエストから復号することを含む。いくつかの態様では、方法は、メッシュネットワーク上の非メンバーデバイスとの通信でメンバーデバイスによって使用するために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分を示すための認証レスポンスを生成することを含む。

【 0 0 3 3 】

[0033]開示される一態様は、メッシュピアデバイスとの安全な接続を確立する方法である。方法は、メッシュピアデバイスからのピアリンクオープンメッセージを受信することと、メッシュピアデバイスに関するピアコミットスカラー (a peer commit scalar) を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、メッシュピアデバイスに関するピアコミット要素を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、ピアコミットスカラーおよびピアコミット要素に基づいてセキュリティキー識別子を決定することと、セキュリティキー識別子に基づいてメッシュピアデバイスと通信することと、を含む。

10

【 0 0 3 4 】

[0034]いくつかの態様では、方法は、コミットスカラーを生成することと、コミット要素を生成することと、ピアリンクオープンメッセージを送信することと、をさらに含み、ピアリンクオープンメッセージはコミットスカラーとコミット要素とを示す。いくつかの態様では、セキュリティキー識別子を決定することは、コミットスカラーおよびコミット要素にさらに基づく。

【 0 0 3 5 】

20

[0035]いくつかの態様では、方法は、ピアリンク確認メッセージを受信することと、ピアリンク確認メッセージはピア確認識別子を示し、ピア確認識別子に基づいてセキュリティキー識別子を検証することと、メッシュピアデバイスと通信するべきかどうかを検証に基づいて決定することと、を含む。

【 0 0 3 6 】

[0036]いくつかの態様では、方法は、コミットスカラーおよびコミット要素に基づいて確認識別子を生成することと、確認識別子を示すピアリンク確認メッセージを生成することと、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信することと、を含む。

【 0 0 3 7 】

[0037]いくつかの態様では、方法は、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコル (IP) アドレスの少なくとも一部分を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコルアドレスの部分に少なくとも部分的に基づいて、メッシュピアデバイスに割り当てるためのインターネットプロトコルアドレスを決定することと、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスを示すピアリンク確認メッセージを生成することと、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信することと、を含む。

30

【 0 0 3 8 】

[0038]いくつかの態様では、方法は、提案されるインターネットプロトコルアドレスが別のデバイスによって使用中であるかどうかを決定することをさらに含み、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスは、決定に少なくとも部分的に基づく。いくつかの態様では、方法は、メッシュピアデバイスからのサービスディスカバリメッセージを受信することをさらに含み、ピアリンクオープンメッセージがサービスディスカバリメッセージに基づいてメッシュピアデバイスへ送信される。いくつかの態様では、方法は、サービスディスカバリメッセージを受信することがサービス通知メッセージ (a service advertisement message) を受信することを備えることをさらに含む。いくつかの態様では、方法はまた、メッシュピアデバイスがピアリングされる1つまたは複数のデバイスを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することを含む。

40

【 0 0 3 9 】

[0039]方法のいくつかの態様は、メッシュピアデバイスのメッシュプロファイルを決定

50

するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、拡張サポートレート要素 (an extended supported rates element)、電力機能要素 (a power capability element)、サポートチャネル要素 (a supported channels element)、サポート規制クラス要素 (a supported regulatory classes element)、高スループット機能要素 (a high throughput capabilities element)、高スループット動作要素 (a high throughput operations element)、20/40基本サービスセット共存要素 (a 20/40 basic service set coexistence element)、拡張機能要素 (an extended capabilities element) またはインターネットワーク要素 (an internetwork element) のうちの1つまたは複数に関する値がメッシュプロファイルの中で規定されているかどうかを決定するためにメッシュプロファイルを復号することと、対応するデフォルト値をメッシュプロファイルの1つまたは複数の規定されていない要素に、決定に基づいて関連付けることと、をさらに含む。

10

【0040】

[0040] 開示される別の態様は、メッシュピアデバイスとの安全な接続を確立するための装置である。装置は、メッシュピアデバイスからのピアリンクオープンメッセージを受信することと、メッシュピアデバイスに関するピアコミットスカラーを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、メッシュピアデバイスに関するピアコミット要素を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、ピアコミットスカラーおよびピアコミット要素に基づいてセキュリティキー識別子を決定することと、セキュリティキー識別子に基づいてメッシュピアデバイスと通信することと、を行うように構成された処理システムを含む。

20

【0041】

[0041] 装置のいくつかの態様では、処理システムは、コミットスカラーを生成することと、コミット要素を生成することと、ピアリンクオープンメッセージを送信することと、を行うようにさらに構成され、ピアリンクオープンメッセージはコミットスカラーとコミット要素とを示す。

【0042】

[0042] 装置のいくつかの態様では、セキュリティキー識別子を決定することは、コミットスカラーおよびコミット要素にさらに基づく。いくつかの態様では、処理システムは、ピアリンク確認メッセージを受信することと、ピアリンク確認メッセージはピア確認識別子を示し、ピア確認識別子に基づいてセキュリティキー識別子を検証することと、メッシュピアデバイスと通信するべきかどうかを検証に基づいて決定することと、を行うようにさらに構成される。

30

【0043】

[0043] 装置のいくつかの態様では、処理システムは、コミットスカラーおよびコミット要素に基づいて確認識別子を生成することと、確認識別子を示すピアリンク確認メッセージを生成することと、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信することと、を行うようにさらに構成される。いくつかの態様では、処理システムは、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコル (IP) アドレスの少なくとも一部分を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分に少なくとも部分的に基づいて、メッシュピアデバイスに割り当てるためのインターネットプロトコルアドレスを決定することと、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスを示すピアリンク確認メッセージを生成することと、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信することと、を行うようにさらに構成される。

40

【0044】

[0044] 装置のいくつかの態様では、処理システムは、提案されるインターネットプロトコルアドレスが別のデバイスによって使用中であるかどうかを決定するようにさらに構成され、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスは、決定に少なくとも部分的に基づく。装置のいくつかの態様では、処理システムは、メッシュ

50

ピアデバイスからのサービスディスカバリメッセージを受信するようにさらに構成され、ピアリンクオープンメッセージがサービスディスカバリメッセージに基づいてメッシュピアデバイスへ送信される。いくつかの態様では、サービスディスカバリメッセージを受信することは、サービス通知メッセージを受信することを備える。

【 0 0 4 5 】

[0045] 装置のいくつかの態様では、処理システムは、メッシュピアデバイスがピアリングされる 1 つまたは複数のデバイスを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号するようにさらに構成される。装置のいくつかの態様では、処理システムは、メッシュピアデバイスのメッシュプロファイルを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、拡張サポートレート要素、電力機能要素、サポートチャネル要素、サポート規制クラス要素、高スループット機能要素、高スループット動作要素、20 / 40 基本サービスセット共存要素、拡張機能要素またはインターネットワーク要素のうちの 1 つまたは複数に関する値がメッシュプロファイルの中で規定されているかどうかを決定するためにメッシュプロファイルを復号することと、対応するデフォルト値をメッシュプロファイルの 1 つまたは複数の規定されていない要素に、決定に基づいて関連付けることと、を行うようにさらに構成される。

【 0 0 4 6 】

[0046] 開示される別の態様は、メッシュピアデバイスとの安全な接続を確立するための装置である。装置は、メッシュピアデバイスからのピアリンクオープンメッセージを受信するための手段と、メッシュピアデバイスに関するピアコミットスカラーを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号するための手段と、メッシュピアデバイスに関するピアコミット要素を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号するための手段と、ピアコミットスカラーおよびピアコミット要素に基づいてセキュリティキー識別子を決定するための手段と、セキュリティキー識別子に基づいてメッシュピアデバイスと通信するための手段と、を含む。

【 0 0 4 7 】

[0047] いくつかの態様では、装置は、コミットスカラーを生成するための手段と、コミット要素を生成するための手段と、ピアリンクオープンメッセージを送信するための手段と、をさらに含み、ピアリンクオープンメッセージはコミットスカラーとコミット要素とを示す。

【 0 0 4 8 】

[0048] いくつかの態様では、セキュリティキー識別子を決定することは、コミットスカラーおよびコミット要素にさらに基づく。いくつかの態様では、装置は、ピアリンク確認メッセージを受信するための手段と、ピアリンク確認メッセージはピア確認識別子を示し、ピア確認識別子に基づいてセキュリティキー識別子を検証するための手段と、メッシュピアデバイスと通信するべきかどうかを検証に基づいて決定するための手段と、をさらに含む。

【 0 0 4 9 】

[0049] いくつかの態様では、装置は、コミットスカラーおよびコミット要素に基づいて確認識別子を生成するための手段と、確認識別子を示すピアリンク確認メッセージを生成するための手段と、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信するための手段と、をさらに含む。いくつかの態様では、装置は、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコル (IP) アドレスの少なくとも一部分を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号するための手段と、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコルアドレスの少なくとも一部分に少なくとも部分的に基づいて、メッシュピアデバイスに割り当てるためのインターネットプロトコルアドレスを決定するための手段と、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスを示すピアリンク確認メッセージを生成するための手段と、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信するための手段と、をさらに含む。

【 0 0 5 0 】

[0050]いくつかの態様では、装置は、提案されるインターネットプロトコルアドレスが別のデバイスによって使用中であるかどうかを決定するための手段をさらに含み、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスは、決定に少なくとも部分的に基づく。

【0051】

[0051]いくつかの態様では、装置は、メッシュピアデバイスからのサービスディスカバリメッセージを受信するための手段をさらに含み、ピアリンクオープンメッセージがサービスディスカバリメッセージに基づいてメッシュピアデバイスへ送信される。いくつかの態様では、サービスディスカバリメッセージを受信することは、サービス通知メッセージを受信することを備える。いくつかの態様では、装置は、メッシュピアデバイスがピアリン

10

【0052】

[0052]いくつかの態様では、装置は、メッシュピアデバイスのメッシュプロファイルを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号するための手段と、拡張サポートレート要素、電力機能要素、サポートチャネル要素、サポート規制クラス要素、高スループット機能要素、高スループット動作要素、20/40基本サービスセット共存要素、拡張機能要素またはインターネットワーク要素のうちの1つまたは複数に関する値がメッシュプロファイルの中で規定されているかどうかを決定するためにメッシュプロファイルを復号するための手段と、対応するデフォルト値をメッシュプロファイルの1つまたは複数の規定されていない要素に、決定に基づいて関連付けるための手段と、をさらに含む。

20

【0053】

[0053]開示される別の態様は、実行されたとき、メッシュピアデバイスとの安全な接続を確立する方法を処理システムに実行させる命令を備えるコンピュータ可読記憶媒体である。方法は、含み、方法は、メッシュピアデバイスからのピアリンクオープンメッセージを受信することと、メッシュピアデバイスに関するピアコミットスカラーを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、メッシュピアデバイスに関するピアコミット要素を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、ピアコミットスカラーおよびピアコミット要素に基づいてセキュリティキー識別子を決定することと、セキュリティキー識別子に基づいてメッシュピアデバイスと通信することと、を含む。

30

【0054】

[0054]いくつかの態様では、方法は、コミットスカラーを生成することと、コミット要素を生成することと、ピアリンクオープンメッセージを送信することと、をさらに含み、ピアリンクオープンメッセージはコミットスカラーとコミット要素とを示す。いくつかの態様では、セキュリティキー識別子を決定することは、コミットスカラーおよびコミット要素にさらに基づく。

【0055】

[0055]いくつかの態様では、方法は、ピアリンク確認メッセージを受信することと、ピアリンク確認メッセージはピア確認識別子を示し、ピア確認識別子に基づいてセキュリティキー識別子を検証することと、メッシュピアデバイスと通信するべきかどうかを検証に基づいて決定することと、を含む。

40

【0056】

[0056]いくつかの態様では、方法は、コミットスカラーおよびコミット要素に基づいて確認識別子を生成することと、確認識別子を示すピアリンク確認メッセージを生成することと、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信することと、を含む。

【0057】

[0057]いくつかの態様では、方法は、メッシュピアデバイスのために提案されるインターネットプロトコル(IP)アドレスの少なくとも一部分を決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、メッシュピアデバイスのために提案されるインター

50

ネットプロトコルアドレスの部分に少なくとも部分的に基づいて、メッシュピアデバイスに割り当てるためのインターネットプロトコルアドレスを決定することと、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスを示すピアリンク確認メッセージを生成することと、ピアリンク確認メッセージをメッシュピアデバイスへ送信することと、を含む。

【 0 0 5 8 】

[0058]いくつかの態様では、方法は、提案されるインターネットプロトコルアドレスが別のデバイスによって使用中であるかどうかを決定することをさらに含み、メッシュピアデバイスに割り当てられるインターネットプロトコルアドレスは、決定に少なくとも部分的に基づく。いくつかの態様では、方法は、メッシュピアデバイスからのサービスディスクバリメッセージを受信することをさらに含み、ピアリンクオープンメッセージがサービスディスクバリメッセージに基づいてメッシュピアデバイスへ送信される。いくつかの態様では、方法は、サービスディスクバリメッセージを受信することがサービス通知メッセージを受信することを備えることをさらに含む。いくつかの態様では、方法はまた、メッシュピアデバイスがピアリングされる1つまたは複数のデバイスを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することを含む。

【 0 0 5 9 】

[0059]方法のいくつかの態様は、メッシュピアデバイスのメッシュプロファイルを決定するためにピアリンクオープンメッセージを復号することと、拡張サポートレート要素、電力機能要素、サポートチャネル要素、サポート規制クラス要素、高スループット機能要素、高スループット動作要素、20/40基本サービスセット共存要素、拡張機能要素またはインターネットワーク要素のうちの1つまたは複数に関する値がメッシュプロファイルの中で規定されているかどうかを決定するためにメッシュプロファイルを復号することと、対応するデフォルト値をメッシュプロファイルの1つまたは複数の規定されていない要素に、決定に基づいて関連付けることと、をさらに含む。

【 図面の簡単な説明 】

【 0 0 6 0 】

【 図 1 】 [0060]近隣認識ネットワーク (NAN) の一例を示す図。

【 図 2 】 [0061]図1のモバイルデバイスのうちの1つまたは複数のワイヤレスデバイスの例示的な実施形態を示す図。

【 図 3 】 [0062]NANネットワークを介するメッシュピアリングプロセスのメッセージフロー図。

【 図 4 】 [0063]管理フレームに関する例示的なメッセージフォーマットを示す図。

【 図 5 】 [0064]図4のタイプフィールドおよびサブタイプフィールドに関する値の様々な例示的な組合せを示す表。

【 図 6 A 】 [0065]認証メッセージに関する例示的なメッセージ本文を示す図。

【 図 6 B 】 [0066]IPアドレスリクエスト情報要素の例示的なフォーマットを示す図。

【 図 6 C 】 [0067]IPアドレスデータフィールドの例示的なフォーマットを示す図。

【 図 6 D 】 [0068]IPアドレスリクエスト制御フィールドの一例を示す図。

【 図 6 E 】 [0069]高レベルプロトコル (HLP: High Level Protocol) コンテナ要素の例示的なフォーマットを示す図。

【 図 7 A 】 [0070]関連付けリクエストメッセージの例示的なメッセージ本文を示す図。

【 図 7 B 】 [0071]FILSキー確認要素の1つの例示的なフォーマットを示す図。

【 図 8 】 [0072]例示的なIPアドレス割当て情報要素を示す図。

【 図 9 】 [0073]関連付けレスポンスメッセージの例示的なメッセージ本文を示す図。

【 図 1 0 】 [0074]図1の近隣認識ネットワーク上でのメッシュピアデバイスとの効率のよいメッシュピアリングのための方法の一例を示す図。

【 図 1 1 】 [0075]図1の近隣認識ネットワーク上でのメッシュピアデバイスとの効率のよいメッシュピアリングのための方法の一例を示す図。

【 図 1 2 】 [0076]図1の近隣認識ネットワーク上でのメッシュピアデバイスとの効率のよ

10

20

30

40

50

いメッシュピアリングのための方法の一例を示す図。

【発明を実施するための形態】

【0061】

[0077]添付の図面を参照しながら、新規のシステム、装置、および方法の様々な態様が以下でより十分に説明される。ただし、本開示は、多くの異なる形態で実施され得、本開示全体にわたって提示される特定の構造または機能に限定されるものと解釈されるべきではない。そうではなく、これらの態様は、本開示が十分なものであり、完全であるように、また本開示の範囲を当業者に十分伝えるように提供される。本明細書の教示に基づいて、本開示の範囲は、本発明の任意の他の態様とは無関係に実装されるか、本発明の任意の他の態様と組み合わせられるかにかかわらず、本明細書で開示される新規のシステム、装置、および方法の任意の態様を包含することが意図されることを、当業者は理解されたい。たとえば、本明細書で示される任意の数の態様を使用して、装置が実装されてよく、または、方法が実践されてよい。加えて、本発明の範囲は、本明細書に記載される本発明の様々な態様に加えて、またはそれ以外の、他の構造、機能、または構造および機能を使用して実践されるような装置または方法を包含することが意図される。本明細書で開示されるいずれの態様も、請求項の1つまたは複数の要素によって具現化され得ることを理解されたい。

10

【0062】

[0078]特定の態様が本明細書で説明されるが、これらの態様の多数の変形および置換が、本開示の範囲に入る。好ましい態様のいくつかの利益および利点が述べられるが、本開示の範囲は特定の利益、使用、または目的に限定されるものではない。むしろ、本開示の態様は、異なるワイヤレス技術、システム構成、ネットワーク、および伝送プロトコルに広く適用可能なものであることが意図され、そのうちのいくつかは図面および好ましい態様の以下の説明において例として示される。詳細な説明および図面は、限定的ではなく、本開示の例示にすぎず、本開示の範囲は、添付の特許請求の範囲およびその均等物によって定義される。

20

【0063】

[0079]普及している (popular) ワイヤレスネットワーク技術は、様々なタイプのワイヤレスローカルエリアネットワーク (WLAN) を含み得る。WLANは、広く使用されているネットワークングプロトコルを採用して、近くのデバイスを一緒に相互接続するために使用され得る。本明細書で説明される様々な態様は、ワイヤレスプロトコルなどの任意の通信規格に適用され得る。

30

【0064】

[0080]いくつかの態様では、サブギガヘルツ帯域内のワイヤレス信号は、直交周波数分割多重 (OFDM)、直接シーケンス拡散スペクトル (DSSS) 通信、OFDM通信とDSSS通信との組合せ、または他の方式を使用して、802.11ahプロトコルまたは802.11acプロトコルに従って送信され得る。802.11ahプロトコルまたは802.11acプロトコルの実装は、センサー、計測 (metering)、およびスマートグリッドネットワークに使用され得る。有利なことに、802.11ahプロトコルまたは802.11acプロトコルを実装するいくつかのデバイスの態様は、他のワイヤレスプロトコルを実装するデバイスよりも少ない電力を消費する場合があります、および/または、比較的長い距離、たとえば、約1キロメートル以上にわたってワイヤレス信号を送信するために使用され得る。

40

【0065】

[0081]いくつかの実装形態では、WLANは、ワイヤレスネットワークにアクセスする構成要素である様々なデバイスを含む。たとえば、2つのタイプのデバイス、すなわちアクセスポイント (「AP」) およびクライアント (ステーションまたは「STA」とも呼ばれる) があり得る。一般に、APはWLANのためのハブまたは基地局として働き得、STAはWLANのユーザとして働く。たとえば、STAはラップトップコンピュータ、携帯情報端末 (PDA)、携帯電話などであり得る。一例では、STAは、インターネッ

50

トまたは他のワイドエリアネットワークへの一般的接続性を取得するために、W i F i (登録商標) (たとえば、8 0 2 . 1 1 a h または 8 0 2 . 1 1 a c などの I E E E 8 0 2 . 1 1 プロトコル) 準拠ワイヤレスリンクを介して A P に接続する。いくつかの実装形態では、S T A はまた、A P として使用され得る。

【0066】

[0082] アクセスポイント (「A P」) はまた、ノード B、無線ネットワークコントローラ (「R N C」)、e ノード B、基地局コントローラ (「B S C」)、トランシーバ基地局 (「B T S」)、基地局 (「B S」)、トランシーバ機能 (「T F」)、無線ルータ、無線トランシーバ、またはいくつかの他の用語を備えるか、それらのいずれかとして実装されるか、またはそれらのいずれかとして知られる場合がある。

10

【0067】

[0083] ステーション「S T A」はまた、アクセス端末 (「A T」)、加入者局、加入者ユニット、移動局、リモート局、リモート端末、ユーザ端末、ユーザエージェント、ユーザデバイス、ユーザ機器、またはいくつかの他の用語を備えるか、それらのいずれかとして実装されるか、またはそれらのいずれかとして知られる場合がある。いくつかの実装形態では、アクセス端末は、セルラー電話、コードレス電話、セッション開始プロトコル (「S I P」) 電話、ワイヤレスローカルループ (「W L L」) 局、携帯情報端末 (「P D A」)、ワイヤレス接続機能を有するハンドヘルドデバイス、またはワイヤレスモデムに接続されたいくつかの他の適切な処理デバイスを備える場合がある。したがって、本明細書で教示される 1 つまたは複数の態様は、電話 (たとえば、セルラーフォンまたはスマートフォン)、コンピュータ (たとえば、ラップトップ)、ポータブル通信デバイス、ヘッドセット、ポータブルコンピューティングデバイス (たとえば、携帯データ端末)、エンターテインメントデバイス (たとえば、音楽デバイスもしくはビデオデバイス、または衛星ラジオ)、ゲームデバイスもしくはゲームシステム、全地球測位システムデバイス、または、ワイヤレス媒体を介して通信するように構成された任意の他の適切なデバイスに組み込まれ得る。

20

【0068】

[0084] 図 1 を参照すると、ワイヤレスネットワークの特定の例示的な実施形態が示され、概して 1 0 0 と指定される。いくつかの態様では、ワイヤレスネットワーク 1 0 0 は、近隣認識ネットワークすなわち N A N である。N A N は、本開示ではアドホックネットワークと呼ばれることもある。図 1 は、デバイス 1 3 0 b を除くすべてのワイヤレスデバイス 1 3 0 a ~ 1 が、ワイヤレスネットワーク 1 0 0 に参加していることを示す。たとえば、デバイス 1 3 0 a および 1 3 0 c ~ 1 の各々は、ビーコンまたは他の時間同期情報をワイヤレスネットワーク 1 0 0 から受信する。一態様では、ワイヤレスデバイス 1 3 0 a および 1 3 0 c ~ 1 のうちの 1 つは、ワイヤレスネットワーク 1 0 0 のための「ルート」ノードとして指定されてよく、したがって、他のデバイス 1 3 0 a および 1 3 0 c ~ 1 の各々によって受信される同期メッセージを周期的に送信する。いくつかの態様では、ワイヤレスネットワーク 1 0 0 上で行われる通信の一部分は、標準的な通信チャネル、たとえば、いくつかの態様ではチャネル 6 の上で実行され得る。いくつかの態様では、ワイヤレスデバイス 1 3 0 a および 1 3 0 c ~ 1 のうちの 1 つまたは複数は、ステーションとみなされてよい。

30

40

【0069】

[0085] ワイヤレスネットワーク 1 0 0 はまた、4 つのサービスメッシュネットワーク 1 1 0 a ~ 1 1 0 d を含む。サービスメッシュネットワーク 1 1 0 a ~ 1 1 0 d の各々は、ワイヤレスデバイス 1 3 0 a および 1 3 0 c ~ k の一部分を含むように示される。サービスメッシュネットワーク 1 1 0 a は、ワイヤレスデバイス 1 3 0 a および 1 3 0 c を含む。サービスメッシュネットワーク 1 1 0 b は、ワイヤレスデバイス 1 3 0 c ~ g を含む。サービスメッシュネットワーク 1 1 0 c は、ワイヤレスデバイス 1 3 0 f ~ i を含む。サービスメッシュネットワーク 1 1 0 d は、ワイヤレスデバイス 1 3 0 i ~ k を含む。ワイヤレスデバイス 1 3 0 b は、サービスメッシュネットワーク 1 1 0 a ~ d のいずれにも含

50

まれない。本明細書で開示される方法、システムおよびコンピュータ可読媒体を使用すると、非メンバーデバイス 130b は、図 1 に示すネットワークのうちの 1 つまたは複数のメンバーになり得る。たとえば、デバイス 130b は、サービスメッシュネットワーク 110a のメンバーになり得る。

【0070】

[0086] 各サービスメッシュネットワーク 110a ~ d は、サービスメッシュネットワークの他のメンバーにサービスを提供するためのサービス提供デバイスによって利用され得る。たとえば、ワイヤレスデバイス 130a は、一例では、音楽サービスをワイヤレスデバイス 130b ~ c に提供する、メッシュ 110a のためのサービス提供デバイスであり得る。モバイルデバイス 130a は、サービスメッシュネットワーク 110a 上に提供されているサービスを、ワイヤレスネットワーク 100 上のデバイスに通知し (advertise) 得る。たとえば、モバイルデバイス 130a (すなわち、ワイヤレスネットワーク 100 上の他のサービス提供デバイス) は、提供され得るサービスとそのサービスの取得に関連した 1 つまたは複数のパラメータとを示すメッセージを、ワイヤレスネットワーク 100 を介してブロードキャストまたはマルチキャストし得る。加えて、ワイヤレスネットワーク 100 上のサービス提供デバイスは、上述されたようなワイヤレスネットワーク 100 から受信されるサービスディスカバリリクエストに応答し得る。たとえば、サービス提供デバイス 130a は、サービスメッシュネットワーク 110a 上に提供されているサービスを示す情報を含むディスカバリレスポンスを送信し得る。

10

【0071】

[0087] 同様に、サービスメッシュネットワーク 110b ~ d の各々はまた、上記で提供されたデバイス 130a の例と同様に動作し得るサービス提供デバイスを含む。たとえば、モバイルデバイス 130d は、ビデオゲームサービスをモバイルデバイス 130c、130e、130f、および 130g に提供する、サービスメッシュネットワーク 110b のためのサービス提供デバイスであり得る。モバイルデバイス 130h は、ピクチャ共有サービスをモバイルデバイス 130f、130g、および 130i に提供することによって、サービスメッシュネットワーク 110c のためのサービス提供デバイスであり得る。同様に、モバイルデバイス 110j は、サービスメッシュネットワーク 110d を介するビデオサービスを、モバイルデバイス 130i および 130k に提供し得る。

20

【0072】

[0088] モバイルデバイスは、同時に 2 つ以上のサービスメッシュネットワークのメンバーであり得、したがって、それぞれのサービスメッシュネットワークのサービス提供デバイスの各々によって提供されるサービスを受けることがある。たとえば、モバイルデバイス 130c は、サービスメッシュネットワーク 110a と 110b の両方のメンバーとして示される。したがって、モバイルデバイス 130c は、モバイルデバイス 130a によって提供される音楽サービスと、モバイルデバイス 130d によって提供される画像サービスとを、同時に受けていることがある。同様に、モバイルデバイス 130f ~ g はサービスメッシュネットワーク 110b および 110c に参加し、モバイルデバイス 130i はサービスメッシュネットワーク 110c と 110d の両方に参加する。

30

【0073】

[0089] 図 2 は、図 1 のワイヤレスネットワーク 100 内で採用され得るワイヤレスデバイス 202 の例示的な機能ブロック図を示す。ワイヤレスデバイス 202 は、本明細書で説明される様々な方法を実施するように構成され得るデバイスの一例である。たとえば、ワイヤレスデバイス 202 は、ステーション 130a ~ l のうちの 1 つを備え得る。

40

【0074】

[0090] ワイヤレスデバイス 202 は、ワイヤレスデバイス 202 の動作を制御するプロセッサ 204 を含み得る。プロセッサ 204 は、中央処理装置 (CPU) と呼ばれることもある。読取り専用メモリ (ROM) とランダムアクセスメモリ (RAM) の両方を含み得るメモリ 206 は、命令とデータとをプロセッサ 204 に提供し得る。メモリ 206 の一部分はまた、不揮発性ランダムアクセスメモリ (NVRAM) を含み得る。プロセッサ

50

204は、通常、メモリ206内に記憶されたプログラム命令に基づいて論理演算と算術演算とを実行する。メモリ206の中の命令は、本明細書で説明される方法を実施するように実行可能であり得る。

【0075】

[0091]プロセッサ204は、1つまたは複数のプロセッサとともに実装された処理システムを備え得るか、またはその構成要素であり得る。1つまたは複数のプロセッサは、汎用マイクロプロセッサ、マイクロコントローラ、デジタル信号プロセッサ(DSP)、フィールドプログラマブルゲートアレイ(FPGA)、プログラマブル論理デバイス(PLD)、コントローラ、状態機械、ゲート論理、個別ハードウェア構成要素、専用ハードウェア有限状態機械、または情報の計算もしくは他の操作を実行することができる任意の他の適切なエンティティの任意の組合せにより実装され得る。

10

【0076】

[0092]処理システムはまた、ソフトウェアを記憶するための機械可読媒体を含み得る。ソフトウェアは、ソフトウェア、ファームウェア、ミドルウェア、マイクロコード、ハードウェア記述言語と呼ばれるか、またはそれ以外の名称で呼ばれるかにかかわらず、任意のタイプの命令を意味すると広く解釈されるものとする。命令は、(たとえば、ソースコードフォーマット、バイナリコードフォーマット、実行可能コードフォーマット、または任意の他の適切なコードのフォーマットの)コードを含み得る。命令は、1つまたは複数のプロセッサによって実行されたとき、処理システムに、本明細書で説明される様々な機能を実行させる。

20

【0077】

[0093]ワイヤレスデバイス202はまた、ワイヤレスデバイス202と遠隔ロケーションとの間のデータの送信と受信とを可能にするために、送信機210および/または受信機212を含み得るハウジング208を含んでよい。送信機210および受信機212は、トランシーバ214へ組み合わされてよい。アンテナ216は、ハウジング208に取り付けられてよく、トランシーバ214に電氣的に結合され得る。ワイヤレスデバイス202はまた、複数の送信機、複数の受信機、複数のトランシーバ、および/または複数のアンテナを含み得る(図示せず)。

【0078】

[0094]ワイヤレスデバイス202はまた、トランシーバ214によって受信される信号のレベルを検出し定量化するために使用され得る、信号検出器218を含み得る。信号検出器218は、総エネルギー、シンボルごとのサブキャリア当たりのエネルギー、電力スペクトル密度、および他の信号などの信号を検出し得る。ワイヤレスデバイス202はまた、信号を処理するために使用するためのデジタル信号プロセッサ(DSP)220を含み得る。DSP220は、送信のためのパケットを生成するように構成され得る。いくつかの態様では、パケットは、物理層データユニット(PPDU)を備え得る。

30

【0079】

[0095]いくつかの態様では、ワイヤレスデバイス202は、ユーザインターフェース222をさらに備え得る。ユーザインターフェース222は、キーパッド、マイクロフォン、スピーカー、および/またはディスプレイを備え得る。ユーザインターフェース222は、ワイヤレスデバイス202のユーザに情報を伝え、および/またはユーザからの入力を受け取る、任意の要素または構成要素を含み得る。

40

【0080】

[0096]ワイヤレスデバイス202の様々な構成要素は、バスシステム226によって一緒に結合され得る。バスシステム226は、たとえば、データバス、ならびに、データバスに加えて電力バス、制御信号バス、およびステータス信号バスを含み得る。ワイヤレスデバイス202の構成要素が、いくつかの他の機構を使用して、互いに結合されるか、または互いに入力を受け付けもしくは与え得ることを当業者は諒解されよう。

【0081】

[0097]いくつかの別個の構成要素が図2に示されるが、構成要素のうちの1つまたは複

50

数が組み合わされてよく、または共通に実装されてよいことを当業者は認識されよう。たとえば、プロセッサ 204 は、プロセッサ 204 に関して上述された機能を実装するためだけでなく、信号検出器 218 および / または DSP 220 に関して上述された機能を実装するためにも使用され得る。さらに、図 2 に示される構成要素の各々は、複数の別個の要素を使用して実装され得る。

【0082】

[0098] ワイヤレスデバイス 202 は、ワイヤレスデバイス 130a ~ 1 のいずれかを備えてよく、通信を送信および / または受信するために使用されてよい。すなわち、ワイヤレスデバイス 130a ~ 1 のいずれかは、送信機デバイスまたは受信機デバイスとして働き得る。いくつかの態様は、送信機または受信機の存在を検出するために、メモリ 206 およびプロセッサ 204 上で動作しているソフトウェアによって信号検出器 218 が使用されることを企図する。

【0083】

[0099] 上述されたように、ワイヤレスデバイス 202 などのワイヤレスデバイスは、ワイヤレス通信システム 100 などのワイヤレス通信システム内でサービスを提供するように構成され得る。たとえば、ワイヤレスデバイス 202 は、データ（たとえば、センサー測定値、ロケーション座標など）を取り込み、または計算するために使用されるハードウェア（たとえば、センサー、全地球測位システム（GPS）など）を含み得る。

【0084】

[0100] 開示される方法およびシステムは、知られている方法およびシステムと比較されるとき、メッシュ通信の改善された効率をもたらす。たとえば、開示された方法およびシステムは、4 つのメッセージの交換を用いて 2 つのメッシュデバイス間で確立されるべき安全なメッシュ通信を提供し得る。いくつかの態様では、メッシュ通信で使用するための IP アドレスの交渉も、2 つのメッシュピアデバイス間でのメッシュ通信の確立とともに、合計 4 つのメッセージの交換を用いて確立され得る。いくつかの態様では、これらの 2 つの機能は、IP アドレスの交渉 / 割当ておよび安全なメッシュ通信が 4 つのメッセージの交換を用いて 2 つのメッシュピアデバイス間で確立されるように組み合わせられる。このことは、メッシュに参加しているデバイスでの低減された計算オーバーヘッドとともに、メッシュ通信の確立でのより小さいレイテンシ（latency）をもたらし得る。

【0085】

[0101] 本開示は、統合された認証および関連付けプロセスを提供する方法およびシステムを対象とする。この統合されたプロセスは、メッシュメンバーデバイスと非メンバーデバイスとの間の 4 ウェイメッセージ交換を使用するメッシュ関連付けを提供する。これらの方法およびシステムにおいて共通グループキーを使用することは、任意のメッシュメンバーデバイスへ送信され、および / または任意のメッシュメンバーデバイスから受信される、グループアドレス指定されたメッシュメッセージの暗号化および暗号解読を容易にする。いくつかの態様はまた、共通グループキーを使用してユニキャストパケットを暗号化および / または暗号解読し得る。

【0086】

[0102] これらの開示される方法およびシステムは、各メッシュメンバーデバイスの送信のために別個のグループキーを利用する知られている方法およびシステムと比較されるとき、メッシュ通信を大幅に簡易化する。

【0087】

[0103] 図 3 を参照すると、NAN ネットワークを介するメッシュピアリングプロセスのメッセージフロー図が示され、概して、1000 と指定される。図 3 は、1 つの例示的な実施形態においてメッシュピアリングプロセスを実行する 3 つのデバイス 130a ~ c を示す。示されているメッセージフローが開始する前、デバイス 130a および 130c は、すでにメッシュネットワークのメンバーである。上記で説明したように、メッシュネットワークは、メッシュのメンバーデバイス間で交換される、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化および / または暗号解読するために、共通グループキーを利用する

10

20

30

40

50

。

【 0 0 8 8 】

[00104]デバイス 1 3 0 a ~ c は、それらの間での安全な通信を容易にする共通パスワードを共有し得る。いくつかの態様では、共通パスワードは、デバイス 1 3 0 a ~ c の各々の入力インターフェースを介して独立に入力されてよい。いくつかの態様では、デバイス 1 3 0 a ~ c のうちの 1 つまたは複数は、共通パスワードを使用してパスワード要素 (P) を作成してよい。いくつかの態様では、 S T A 1 0 6 a ~ c の間での通信のために使用されるパスワード要素 (P) は、 S A E 認証で使用されるものと同じ方式で決定されてよい。

【 0 0 8 9 】

[00105]デバイス 1 3 0 a ~ c の各々のうちの 1 つまたは複数または、 2 つのナンスを (いくつかの態様では、ランダムに) 決定してよい。たとえば、デバイス 1 3 0 b は、 N_{b1} と N_{b2} とを作成してよい。デバイス 1 3 0 a ~ c のうちの 1 つまたは複数は、いくつかの態様では、それらのそれぞれ生成されたナンス値のうちの少なくとも 1 つに基づいて、ディフィーヘルマン (D H : Diffie-Hellman) 公開値 (public value) を生成してよい。たとえば、デバイス 1 3 0 b は、パスワード要素と N_{b1} とを使用して公開値 P^{nb1} を生成し得る。

【 0 0 9 0 】

[00106]示されている態様では、デバイス 1 3 0 b は、認証リクエストメッセージ 1 0 0 5 をデバイス 1 3 0 a へ送信する。認証リクエストメッセージ 1 0 0 5 は、 P^{nb1} 値と N_{b2} とを含む。認証リクエストメッセージ 1 0 0 5 はまた、デバイス 1 3 0 b がデバイス 1 3 0 a とのメッシュ通信で使用するために提案される I P アドレス (または、その一部分) を含み得る。認証リクエスト 1 0 0 5 は、近隣認識ネットワーク (N A N) 上で通知されるようなページングウィンドウ (P W : paging window) の間に送信され得る。いくつかの態様では、認証リクエストメッセージは、いくつかの特性を 8 0 2 . 1 1 a i の高速初期リンクセットアップ認証リクエストフレームと共有し得る。

【 0 0 9 1 】

[00107]デバイス 1 3 0 a は、デバイス 1 3 0 b と類似のプロセスを実行し得る。デバイス 1 3 0 a は、 2 つのナンス、 N_{a1} と N_{a2} とを作成してよい。デバイス 1 3 0 a がデバイス 1 3 0 b と同じパスワードを知っているので、デバイス 1 3 0 b も共有のパスワードに基づいてパスワード要素を作成する。パスワード要素およびナンス N_{a1} は、いくつかの態様では、ディフィーヘルマン (D H) 公開値、 P^{na1} を作成するために使用される。認証リクエスト 1 0 0 5 をデバイス 1 3 0 b から受信すると、デバイス 1 3 0 a は、 P^{na1} と N_{a2} とをデバイス 1 3 0 b へ認証返答メッセージ 1 0 1 0 の中で送信する。認証返答メッセージ 1 0 1 0 はまた、デバイス 1 3 0 b との通信の間にデバイス 1 3 0 a によって使用するために提案される I P アドレスを含み得る。いくつかの態様では、認証返答メッセージ 1 0 1 0 は、特定の特性を 8 0 2 . 1 1 a i の高速初期リンクセットアップ (F I L S) 認証レスポンスフレームと共有し得る。

【 0 0 9 2 】

[00109]メッセージ 1 0 0 5 および 1 0 1 0 がそれぞれデバイス 1 3 0 a および 1 3 0 b の各々によって受信された後、 2 つのデバイス 1 3 0 a ~ b の各々は、ペアワイズマスターキー (P M K) を生成し得る。ペアワイズマスターキーは、いくつかの態様では、 S A E 認証によって規定されるものと同様の方式で生成され得る。

【 0 0 9 3 】

[00110] P M K がデバイス 1 3 0 b によって生成された後、ペアワイズ一時キー (P T K) が P M K に基づいて生成される。いくつかの態様では、 P T K は、 P M K 、 N_{a2} および N_{b2} に基づく。いくつかの態様では、 P T K は、 8 0 2 . 1 1 a i 認証で使用される方法に実質的に従って生成される。

【 0 0 9 4 】

[00111] S T A 1 0 6 b は、 P T K に基づいてメッセージ完全性コード (M I C) を作

10

20

30

40

50

成し得る。STA 106bは、次いで、関連付けリクエストメッセージ1015をSTA 106aへ送信する。関連付けリクエストは、MICを含む。STA 106bはまた、関連付け識別子(AID: association identifier)をSTA 106aに割り当て得、AIDを関連付けリクエストメッセージ1015の中を含め得る。いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ1015は、デバイス106bとのメッシュ通信のためにデバイス106bによってデバイス106aに割り当てられたIPアドレスを含み得る。いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ1015は、802.11aiプロトコルの高速初期リンクセットアップ(FILS)関連付けリクエストフレームの1つまたは複数の特性を共有する。たとえば、リクエストメッセージ1015は、上記で説明したメッセージ完全性コードとIPアドレスとを含むように修正されたFILS関連付けリクエストフレームであり得る。いくつかの態様では、デバイス130bは、そのPHYおよび/またはMAC機能を関連付けリクエストメッセージ1015の中を含める。

10

【0095】

[00112]関連付けリクエストメッセージ1015を受信すると、デバイス130aはまた、第2のメッセージ完全性コード(MIC)を作成し得、それ自体の第2の関連付け識別子(AID)をデバイス130bに割り当て得る。デバイス130aは、そのPHYおよび/またはMAC機能を関連付けレスポンスメッセージ1020の中を含め得る。

【0096】

[00113]デバイス130aがすでにメッシュネットワークのメンバーであるので、デバイス130aはまた、メッシュに関する共通グループキーを関連付けレスポンスメッセージ1020の中を含める。この共通グループキーは、メッシュネットワークを介して交換される、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化および/または暗号解読するために、デバイス130bによって使用され得る。デバイス130aは、次いで、第2のAIDと第2のMICとを含む関連付けレスポンスメッセージ1020をデバイス130bへ送信する。関連付けレスポンスメッセージ1020は、高速初期リンクセットアップ(FILS)関連付けレスポンスメッセージの1つまたは複数の特性を共有し得る。たとえば、関連付けレスポンスメッセージ1020は、上記で説明したようなMIC、AID、およびグループキーを含めるために必要な修正を伴うFILS関連付けレスポンスメッセージであり得る。

20

【0097】

[00114]メッセージ1020の中の共通グループキーを受信すると、デバイス130bは、今やメッシュネットワーク上のデバイス間で交換される、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化および/または暗号解読することが可能であり得る。したがって、デバイス130bは、メッシュネットワークのメンバーデバイスになる。このことは、それがメンバーデバイスになったときにデバイス130bを130b'として示すことによって、図3に示される。たとえば、デバイス130bは、パスリクエストメッセージ1025を暗号化するためにメッセージ1020からの共通グループキーを利用するメッシュネットワークを介して、パスリクエストメッセージ1025を送信(ユニキャストまたはブロードキャスト)し得る。いくつかの態様では、パスリクエストメッセージは、ハイブリッドワイヤレスメッシュプロトコル(HWMP: Hybrid Wireless Mesh Protocol)の一部であるパスリクエスト(PREQ: path request)メッセージであり得る。パスリクエストメッセージ1025は、シーケンス番号フィールドを含み得、シーケンス番号フィールドの中の値は、受信された任意のパスレスポンスメッセージをデバイス130bがパスリクエストメッセージに関連付けることを可能にし得る。パスリクエストメッセージは、デバイス130bによって関連付けレスポンスメッセージ1020の中で受信された共通グループキーを使用して、デバイス130bによって暗号化され得る。

30

40

【0098】

[00115]パスリクエストメッセージ1025は、デバイス130cによって受信され得、デバイス130cもメッシュネットワークのメンバーであり、したがって、メッセージ1025を(同様に共通グループキーを使用して)首尾よく暗号解読することができる。

50

いくつかの態様では、デバイス 130c は、図示のようにパスレスポンスメッセージ 1030 を送信し得る。パスレスポンスメッセージ 1030 は、いくつかの態様では、HWP パスレスポンスメッセージ (PREP: path response) であり得る。パスレスポンスメッセージ 1030 は、デバイス 130c を介してメッシュネットワークを通過するパスを示す情報を含み得る。パスレスポンスメッセージ 1030 はまた、シーケンス番号フィールドを含み得る。パスレスポンスメッセージ 1030 のシーケンス番号フィールドがデバイス 130b によってパスリクエストメッセージ 1025 の中で提供されるものと同じ値を有する場合、デバイス 130b は、パスレスポンスメッセージ 1030 がパスリクエストメッセージ 1025 に応答していることを理解し得る。

【0099】

10

[00116]メッセージ 1030 を受信しそれを共通グループキーにより首尾よく復号すると、デバイス 130b は、デバイス 130b が 1 つまたは複数の有用なサービスを提供することを決定し得る。デバイス 130b は、次いで、関連付けリクエスト 1035 によるデバイス 130c との関連付けを開始し得る。いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ 1035 は、関連付けリクエスト 1015 の特性の一部または全部を共有し得る。デバイス 130c は、次いで、関連付けレスポンスメッセージ 140 をデバイス 130b へ送信し得る。デバイス 130b と 130c との間の関連付けが完了すると、デバイス 130b は、1 つまたは複数のサービスメッセージをメッシュネットワークを介してデバイス 130c を使用して送信し得る (図示せず)。

【0100】

20

[00117]上記のメッセージフローは、開示される方法およびシステムのいくつかの利点を示す。最初に、非メンバーデバイスは、ただ 1 つの参加しているデバイス / メンバーデバイスと認証することによって、メッシュネットワーク (および / またはソーシャル Wi-Fi ネットワーク) に加入し得る。このことは、メッシュネットワークメッセージの暗号化および暗号解読のために共通グループキーをメッシュネットワークが使用することにより、少なくとも部分的に容易にされる。この共通グループキーは、それがメッシュに加入するとき、関連付けプロセスを介して新しいデバイスと共有される。いくつかの態様では、PHY / MAC 機能も、関連付けの間に交換される。

【0101】

30

[00118]上記で説明した 4 ウェイハンドシェイクはまた、ハンドシェイクに参加しているメンバーデバイスおよび非メンバーデバイスの各々に関する関連付け識別子を確立する。これらの関連付け識別子は、2 つのデバイス間でのメッセージ交換のために使用される。たとえば、関連付け識別子は、メッシュネットワークのページングウィンドウの間のトラフィック通知 (TIM メッセージ) の間に使用され得る。いくつかの態様では、IP アドレス割当ても、4 ウェイハンドシェイクの一部として実行される。たとえば、認証メッセージの各々は、デバイスが認証メッセージを送信するために提案される IP アドレスを含み得る。関連付けメッセージは、関連付けメッセージを受信しているデバイスに割り当てられた IP アドレスを含み得る。

【0102】

40

[00119]図 4 は、管理フレームに関する例示的なメッセージフォーマットである。管理フレーム 400 は、フレーム制御フィールド 402 と、持続時間フィールド 404 と、第 1 のアドレスフィールド 406 と、第 2 のアドレスフィールド 408 と、第 3 のアドレスフィールド 410 と、シーケンス制御フィールド 412 と、高スループット制御フィールド 414 と、フレーム本体 416 と、フレームチェックシーケンス 418 とを含む。

【0103】

[00120]フレーム制御フィールドは、プロトコルバージョンフィールド 420 と、タイプフィールド 422 と、サブタイプフィールド 424 と、ツー DS フィールド (a to DS field) 426 と、フロム DS フィールド 428 と、モアフラグメントフィールド (a more fragments field) 430 と、リトライフィールド 432 と、電力管理フィールド 434 と、モアデータフィールド 436 と、保護フレームフィールド 438 と、順序フィールド

50

4 4 0 とを含み得る。

【 0 1 0 4 】

[00121]図 5 は、図 4 のタイプフィールド 4 2 2 およびサブタイプフィールド 4 2 4 に関する値の様々な例示的な組合せを示す表である。図 5 によって示されるように、いくつかの態様では、図 3 の認証リクエストメッセージ 1 0 0 5 および認証レスポンスメッセージ 1 0 1 0 のような認証メッセージは、管理フレームを示す 0 0 b のタイプ値と、認証メッセージを示す 1 0 1 1 b のサブタイプ値とを有し得る。いくつかの態様では、図 3 の関連付けリクエストメッセージ 1 0 1 5 のような関連付けリクエストは、管理フレームを示す 0 0 b のタイプ値と、ゼロ (0 b) のサブタイプ値とを有し得る。いくつかの態様では、図 3 の関連付けレスポンスメッセージ 1 0 2 0 のような関連付けレスポンスは、管理フレームを示す 0 0 b のタイプ値と、関連付けレスポンスを示す 0 0 0 1 b のサブタイプ値とを有し得る。

10

【 0 1 0 5 】

[00122]図 6 A は、認証メッセージに関する例示的なメッセージ本文を示す。いくつかの態様では、認証メッセージ 1 0 0 5 および / または 1 0 1 0 は、図 6 A のメッセージ本文 6 0 0 を含み得る。いくつかの態様では、それぞれ、図 3 の認証メッセージ 1 0 0 5 および 1 0 1 0 の P^{nb1} および / または P^{na1} などのディフィーヘルマン公開値は、スカラーフィールド 6 0 5、要素フィールド 6 1 0、またはスカラーフィールド 6 0 5 と要素フィールド 6 1 0 の組合せの中に記憶され得る。いくつかの態様では、F I L S ナンスフィールド 6 1 5 は、図 3 のナンス値 $n b 2$ または $n a 2$ などのナンス値を記憶し得る。

20

【 0 1 0 6 】

[00123]いくつかの態様では、認証メッセージ本文 6 0 0 は、I P アドレスリクエスト情報要素 (図示せず) を含み得る。I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 の例示的なフォーマットが、図 6 B に示される。I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 は、I P アドレスデータフィールド 6 2 5 を含む。関連付けリクエストに関する I P アドレスデータフィールド 6 2 5 の例示的なフォーマットが、図 6 C で 6 2 5 a として示される。I P アドレスデータフィールド 6 2 5 a は、I P アドレスリクエスト制御フィールド 6 3 0 を含み、その一例が図 6 D に示される。I P アドレスデータフィールド 6 2 5 はまた、被要求 I P アドレス (a requested IP address) を含む。被要求インターネットプロトコル (I P) v 4 アドレスは、フィールド 6 3 5 の中で搬送され、被要求インターネットプロトコル (I P) v 6 アドレスは、フィールド 6 4 0 の中で搬送される。いくつかの態様では、認証メッセージを送信しているデバイスは、認証メッセージを受信しているデバイスとの通信のための特定の I P アドレスの使用を、I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 を使用して要求し得る。たとえば、いくつかの態様では、デバイス 1 3 0 a は、デバイス 1 3 0 b と通信するときの特定の I P アドレスの使用を、I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 を認証リクエスト 1 0 0 5 の中に含めることによって要求し得る。同様に、デバイス 1 3 0 b は、デバイス 1 3 0 a との通信のための特定の I P アドレスの使用を、I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 を認証返答 1 0 1 0 の中に含めることによって要求し得る。

30

【 0 1 0 7 】

[00124]いくつかの他の態様では、I P アドレスを要求し、および / または認証メッセージを送信または受信しているデバイスにそれを割り当てるために、他の方法が使用され得る。たとえば、いくつかの態様では、I P アドレスを要求し、および / またはデバイスにそれを割り当てるために、動的ホスト構成プロトコル (D H C P : dynamic host configuration protocol) が利用され得る。これらの態様では、認証メッセージ本文 6 0 0 は、F I L S H L P コンテナ要素を含み得る。

40

【 0 1 0 8 】

[00125]図 6 E は、高速初期リンクセットアップ (F I L S) 高レベルプロトコル (H L P) コンテナ要素を示す。いくつかの態様では、H L P 要素 6 5 0 は、関連付けの間に移送される (transported) フレームをカプセル化する。1 つまたは複数の F I L S H L P コンテナ要素は、以下で説明するように、d o t 1 1 F I L S A c t i v a t e d が

50

真である場合、関連付けリクエストまたは関連付けレスポンスの中に含まれ得る。

【 0 1 0 9 】

[00126] H L P 要素 6 5 0 は、長さフィールド 6 5 2 と、宛先メディアアクセス制御 (M A C) アドレスフィールド 6 5 8 と、ソースメディアアクセス制御 (M A C) アドレスフィールド 6 5 6 と、 M S D U フィールド 6 5 4 とを含む。長さフィールド 6 5 2 が 2 4 3 オクテットよりも小さい場合、長さフィールドの値は、 $12 + \text{H L P M S D U フィールド } 654$ の長さである。H L P M S D U フィールド 6 5 8 の長さが 2 4 3 オクテットよりも長い場合、長さフィールドの値は 2 5 5 である。

【 0 1 1 0 】

[00127] 宛先 M A C アドレスフィールド 6 5 4 の値は、H L P M S D U フィールド 6 5 8 の中に記憶されている H L P フレームの宛先 M A C アドレスである。ソース M A C アドレスフィールド 6 5 6 の値は、H L P フレームのソース M A C アドレスであり、それは H L P フレームを生成する S T A と同じソースアドレスであり得る。H L P M S D U フィールド 6 5 8 は、H L P フレームの M S D U を含む。

【 0 1 1 1 】

[00128] 図 7 A は、関連付けリクエストメッセージの例示的なメッセージ本文を示す。いくつかの態様では、図 3 の関連付けリクエストメッセージ 1 0 1 5 のメッセージ本文は、図 7 A に示すフォーマットに適合し得る。様々な態様では、メッセージ本文 9 0 0 に示すフィールドの一部または全部は、関連付けリクエストメッセージの中に存在し得る。

【 0 1 1 2 】

[00129] いくつかの態様では、メッセージ本文 7 0 0 の F I L S キー確認フィールド 7 0 5 は、図 3 の関連付けリクエスト 1 0 1 5 のメッセージ完全性コードのようなメッセージ完全性コードを記憶し得る。いくつかの他の態様では、関連付けリクエスト 1 0 1 5 は、暗号ブロック連鎖メッセージ認証コード (C B C - M A C : cipher block chaining message authentication code) を用いるカウンター (C C M : counter with CBC-MAC) を使用して保護され得る。これらの態様では、メッセージ完全性コードは、保護された関連付けリクエストの暗号化されたペイロードの中で搬送され得る。いくつかの態様では、メッセージ完全性コードは、C B C - M A C 保護でのメッセージ認証コードとして使用され得る。いくつかの態様では、ガロアメッセージ認証コード (G M A C : Galois Message Authentication Codes) が利用され得る。これらの態様では、ガロア / カウンターモード (G C M : Galois/Counter Mode) が、上記で説明したような C C M の代わりに使用されてよい。

【 0 1 1 3 】

[00130] いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ本文は、情報要素でないさらなるフィールドを含んでよい。いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ本文は、確認フィールド (図示せず) を含み得る。いくつかの態様では、メッセージ完全性コードは、確認フィールドの中で搬送され得る。

【 0 1 1 4 】

[00131] いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ本文は、情報要素を含み得る。たとえば、F I L S キー確認要素 7 0 5 は、いくつかの態様では、関連付けリクエストの中に含まれ得る。いくつかの態様では、F I L S キー確認要素 7 0 5 は、図 3 に示すメッセージ完全性コード、メッセージ 1 0 1 5 を搬送し得る。

【 0 1 1 5 】

[00132] 図 7 B は、F I L S キー確認要素 7 0 5 の 1 つの例示的なフォーマットを示す。いくつかの態様では、メッセージ完全性コードは、F I L S キー確認要素 7 0 5 の F I L S 認証フィールド 7 1 0 の中で搬送され得る。

【 0 1 1 6 】

[00133] いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージ本文は、I P アドレス割当て情報要素 7 1 5 を含み得る。いくつかの態様では、I P アドレス割当て要素 7 1 5 は、図 6 B に示す I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 と同じフォーマットのものであり

10

20

30

40

50

得る。ただし、IPアドレス割当て情報要素 715 の中で、IPアドレスデータフィールド 625 は、図 8 に示すフォーマット 625 b のものであり得る。

【0117】

[00134] 図 8 は、例示的な IP アドレス割当て情報要素 625 b を示す。レスポンスに関する IP アドレスデータフィールド 625 b は、割当て済み IP v4 アドレスフィールド (an assigned IP v4 address field) 805 と、割当て済み IP v6 アドレスフィールド 810 とを含む。いくつかの態様では、IP アドレス割当て情報要素を受信しているデバイスに割り当てられる IP アドレスは、フィールド 805 またはフィールド 810 のいずれかによって搬送され得る。

【0118】

[00135] 図 9 は、関連付けレスポンスメッセージの例示的なメッセージ本文を示す。いくつかの態様では、図 3 の関連付けレスポンスメッセージ 1020 のメッセージ本文は、図 9 に示すメッセージ本文 900 のフォーマットに適合し得る。様々な態様では、メッセージ本文 900 に示すフィールドの一部分のみまたは全部は、関連付けレスポンスメッセージの中に存在し得る。

【0119】

[00136] いくつかの態様では、FILS キー確認要素 905 は、図 3 におけるメッセージ 1020 に関して説明したメッセージ完全性コードのようなメッセージ完全性コードを搬送し得る。いくつかの態様では、FILS キー確認要素 905 は、図 7 B に示すキー確認要素フォーマット 705 に適合し得る。いくつかの他の態様では、メッセージ 1020 に関して説明したメッセージ完全性コードは、確認フィールドなどの関連付けレスポンスの別のフィールドによって搬送され得る。

【0120】

[00137] いくつかの態様では、関連付けレスポンスメッセージ本文 900 は、IP アドレス割当て情報要素 915 を含む。関連付けリクエストメッセージ本文 700 の IP アドレス割当て情報要素 715 に関して上記で説明したように、IP アドレス割当て情報要素は、関連付けレスポンスメッセージ本文 900 を含む関連付けレスポンスを受信しているデバイスによる使用のために割り当てられた IP アドレスを搬送し得る。いくつかの態様では、IP アドレス割当て情報要素 915 は、図 8 に関して説明した IP アドレス割当て情報要素 715 とともに実質的に確認する。

【0121】

[00138] 図 10 は、効率のよいメッシュピアリングのための方法の一例を示す。方法 1100 は、いくつかの態様では、デバイス 202 によって実行され得る。方法 1100 はまた、図 3 に示すデバイス 130 a ~ c のうちの 1 つまたは複数によって実行され得る。上記の図 3 の特有の説明に対して、方法 1100 は、非メンバーデバイスであるデバイス 130 b によって実行され得る (ただし、他のデバイス 130 a および / または 130 c によって実行されてもよい)。

【0122】

[00139] いくつかの知られているメッシュピアリングプロセスでは、2 つのメッシュピア間で安全なメッシュ通信チャネルを確立するために、8 つまでの異なるメッセージが交換され得る。開示されるメッシュピアリングプロセスは、メッシュネットワークに関する共通グループキーを新しいメンバーデバイスに提供する。共通グループキーは、メッシュの任意のメンバーデバイス間で交換される、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化および暗号解読するために、メッシュの各メンバーデバイスによって使用され得る。

【0123】

[00140] 提案される方法 1100 はまた、メッシュ認証プロセスを関連付けプロセスと統合し、メッシュ関連付けの複雑さをさらに低減する効率をもたらす。開示される安全なメッシュピアリングプロセスは、メンバーデバイスと非メンバーデバイスとの間の単に 4 つのメッセージの交換を用いて実行され得る。このことは、メッシュ関連付けにおける低減されたレイテンシと計算オーバーヘッドをもたらし得る。

10

20

30

40

50

【 0 1 2 4 】

[00141]ブロック 1 1 0 5 では、認証リクエストが、非メッシュメンバーデバイスによってメッシュネットワークのメンバーデバイスへ送信される。いくつかの態様では、認証リクエストを送信している非メンバーデバイスは、メッシュネットワークへ加入することを認証リクエストを用いて要求していることがある。いくつかの態様では、認証リクエストは、図 3 に関して上記で説明した認証リクエスト 1 0 0 5 の 1 つまたは複数の特性を共有し得る。

【 0 1 2 5 】

[00142]メンバーデバイスと非メンバーデバイスの両方は、共通パスワードを共有し得る。たとえば、共通パスワードは、各デバイス上の入力インターフェースを介して独立に受け取られてよい。メンバーデバイスおよび非メンバーデバイスの各々は、パスワードを使用してパスワード要素 (P) を作成し得る。非メンバーデバイスは、第 1 のナンス値に基づいてディフィーヘルマン (D H) 公開値を生成するために、パスワード要素を利用し得る。いくつかの態様では、ブロック 1 1 0 5 において送信される認証リクエストは、公開値を含む。このようにして、認証リクエストはパスワード要素に基づいて生成されたナンスに基づいて生成されたディフィーヘルマン公開値を含み、パスワード要素はパスワードに基づくので、認証リクエストはパスワードに基づく。いくつかの態様では、認証リクエストはまた、非メンバーデバイスによって生成される第 2 のナンス値を含む。

【 0 1 2 6 】

[00143]いくつかの態様では、第 1 のナンス値に基づいて生成される公開値は、認証リクエストの要素フィールドまたはスカラーフィールドの中で符号化される。いくつかの態様では、公開値は、要素フィールドとスカラーフィールドの両方の中で符号化されてよい。いくつかの態様では、第 2 のナンス値は、図 6 A に示す F I L S ナンスフィールド 6 1 5 のような F I L S ナンスフィールドの中で符号化されてよい。

【 0 1 2 7 】

[00144]いくつかの態様では、非メンバーデバイスは、メンバーデバイスとのメッシュ通信の間にそれが使用するために提案される I P アドレスを決定する。認証リクエストは、提案される I P アドレスを含むように非メンバーデバイスによって生成され得る。たとえば、いくつかの態様では、提案される I P アドレスは、図 6 B ~ 図 6 D に関して説明した I P アドレスリクエスト情報要素 6 2 0 の中で搬送され得る。いくつかの他の態様では、提案される I P アドレスは、認証リクエストの中に含まれないことがある。これらの態様のうちのいくつかでは、アドレス割当てのために D H C P が使用され得る。

【 0 1 2 8 】

[00145]ブロック 1 1 1 0 では、非メンバーデバイスが、メンバーデバイスからの認証レスポンスを受信する。いくつかの態様では、非メンバーデバイスは、公開値を認証レスポンスから復号する。公開値は、メンバーデバイスによって独立に生成されていてよい。たとえば、いくつかの態様では、復号される公開値は、第 3 のナンスに基づいてメンバーデバイスによって生成されていてよい。非メンバーデバイスはまた、第 4 のナンス値を認証レスポンスから復号し得る。第 4 のナンスはまた、メンバーデバイスによって独立に生成されていてよい。いくつかの態様では、復号される公開値は、認証レスポンスの要素フィールド 6 1 0 および / またはスカラーフィールド 6 0 5 のうちの 1 つまたは複数から復号され得る。いくつかの態様では、第 4 のナンス値は、F I L S ナンスフィールド 6 1 5 から復号され得る。本開示での「復号する」または「復号すること」という用語の使用は、必ずしも特定の値の暗号解読または変換を暗示しないことに留意されたい。たとえば、いくつかの態様では、値をメッセージから復号することは、値をメッセージデータから抽出することと、それを何らかの方式で処理することと、を備え得る。たとえば、いくつかの態様では、復号された値は、別のプロセスへの入力パラメータとして使用され得る。

【 0 1 2 9 】

[00146]いくつかの態様では、メンバーデバイスに対して提案される I P アドレスの少なくとも一部分は、認証レスポンスから復号され得る。たとえば、認証レスポンスは、図

10

20

30

40

50

3 のメッセージ 1 0 1 0 に関して上記で説明した機能のうちの 1 つまたは複数を含み得る。いくつかの態様では、メンバーデバイスに対して提案される IP アドレスは、図 6 B に示す情報要素 6 2 0 のような IP アドレスリクエスト情報要素から復号され得る。いくつかの他の態様では、提案される IP アドレスは、認証レスポンスの中に含まれないことがある。上記で説明したように、いくつかの態様は、IP アドレスを交渉し、および / またはメッシュネットワークのメンバーにそれを割り当てるための他の手段を使用し得る。たとえば、いくつかの態様では、DHCP がアドレス割当てのために使用され得る。

【 0 1 3 0 】

[00147] プロセス 1 1 0 0 のいくつかの態様では、ペアワイズマスターキー (PMK) が、認証レスポンスに基づいて生成される。いくつかの態様では、PMK は、SAE 認証における PMK に実質的に従って生成され得る。たとえば、PMK は、第 1 のナンス、第 2 のナンス、第 3 のナンスに基づく公開値、および / または第 4 のナンスのうちの 1 つまたは複数に基づいて生成され得る。

10

【 0 1 3 1 】

[00148] いくつかの態様では、ペアワイズ一時キー (PTK) が、少なくともペアワイズマスターキー、第 2 のナンス値および第 4 のナンス値に基づいて、非メンバーデバイスによって生成される。いくつかの態様では、PTK は、メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて生成され得る。いくつかの態様では、メッシュピアリングインスタンス識別子は、ローカルリンク識別子、非メンバーデバイスのメディアアクセス制御 (MAC) アドレス、およびメンバーデバイスのメディアアクセス制御 (MAC) アドレスに基づく。ローカルリンク識別子は、メンバーデバイスによって生成され得、メンバーデバイスによって使用されるすべての既存のリンク識別子の間で一意であり得る。いくつかの態様では、「dot11MeshSecurityActivated」が真である場合、メッシュピアリングインスタンスはまた、共有 PMK セキュリティ関連付け (PMKSA: PMK Security Association) を識別する PMK ID と、メンバーデバイスによって選ばれたローカルなナンスと、非メンバーデバイスによって選ばれたピアなナンスとを含む。

20

【 0 1 3 2 】

[00149] メッセージ完全性コード (MIC) が、次いで、PTK に基づいて非メンバーデバイスによって生成される。

【 0 1 3 3 】

30

[00150] ブロック 1 1 2 0 では、関連付けリクエストが、メンバーデバイスへ送信される。いくつかの態様では、関連付けリクエストメッセージは、生成された MIC を含む。上記で説明したように、メッセージ完全性コードは、いくつかの態様では、図 7 B に関して説明した情報要素 7 0 5 のような FILS キー確認情報要素によって搬送され得る。いくつかの他の態様、たとえば、関連付けリクエストを保護するために CCM、または GCM などの、関連付けられたデータを用いて認証される暗号化 (AEAD: authenticated encryption with associated data) のアルゴリズムまたは方法を利用する態様では、メッセージ完全性コードは、関連付けリクエストメッセージの暗号化されたペイロードの中で搬送され得る。いくつかの他の態様では、関連付けリクエストの確認フィールドが、メッセージ完全性コードを搬送するために使用され得る。いくつかの態様では、関連付けリクエストは、図 3 に関して上記で説明した関連付けリクエスト 1 0 1 5 の 1 つまたは複数の特性を共有し得る。

40

【 0 1 3 4 】

[00151] いくつかの態様では、非メンバーデバイスはまた、関連付け識別子をメンバーデバイスに割り当てる。これらの態様のうちのいくつかでは、関連付け識別子はまた、関連付けリクエストの中に含まれる。関連付け識別子は、非メンバーデバイスがメッシュメッセージを送信するとき、メンバーデバイスを意図された宛先として識別するために非メンバーデバイスによって使用され得る。関連付けリクエストはまた、非メンバーデバイスの PHY / MAC 機能の 1 つまたは複数の指示を含み得る。

【 0 1 3 5 】

50

[00152]いくつかの態様では、関連付けリクエストはまた、メンバーデバイスに非メンバーデバイスによって割り当てられるIPアドレスを含む。IPアドレスは、メンバーデバイスと非メンバーデバイスとの間のメッシュ通信のためのソースアドレスとして、メンバーデバイスによって使用されるべきである。いくつかの態様では、割り当てられるIPアドレスは、図7Aおよび図8に関して上述されたIPアドレス割当て情報要素の中で搬送される。いくつかの他の態様では、割り当てられるIPアドレスは、関連付けリクエストのIPアドレス割当て情報要素の中に含まれない。代わりに、いくつかの態様では、IPアドレスを割り当てるためにDHCPが使用され得る。これらの態様のうちのいくつかでは、関連付けリクエストは、図6Eに示すようなFILS HLPコンテナ要素650のような情報要素を介してDHCPプロトコルメッセージを搬送し得る。

10

【0136】

[00153]ブロック1125では、関連付けレスポンスが、メンバーデバイスから受信される。いくつかの態様では、第2のメッセージ完全性コード(MIC)が、関連付けレスポンスから復号され得る。復号されたMICは、非メンバーデバイスおよびメンバーデバイスが同じパスワードを共有しているかどうかを決定するために使用され得る。いくつかの態様では、メッセージ完全性コードは、FILSキー確認情報要素から復号され得る。いくつかの態様では、MICは、関連付けレスポンスの別のフィールド、たとえば802.11.2012規格のセクション8.4.1.4.41において定義されるような確認フィールドから復号され得る。いくつかの他の態様、たとえば、CCM、またはGCMなどの、関連付けられたデータを用いて認証される暗号化によって関連付けレスポンスを保護する態様では、MICは、関連付けレスポンスの暗号化されたペイロードから復号され得る。

20

【0137】

[00154]メンバーデバイスから関連付けレスポンスの中で受信されたMICは、生成されたMICと比較され得る。復号されたMICおよび生成されたMICが同等である場合、非メンバーデバイスは、メンバーデバイスおよび非メンバーデバイスが関連付けられてよいと決定し得る。

【0138】

[00155]いくつかの態様では、非メンバーデバイスに関する関連付け識別子は、関連付けレスポンスから復号され得る。復号された関連付け識別子は、メンバーデバイスとメッシュネットワーク上で通信するときに使用され得る。たとえば、非メンバーデバイスとメンバーデバイスとの間の通信は、メッシュメッセージが非メンバーデバイスによって送信され、または非メンバーデバイスを宛先とすることを示すために、復号された関連付け識別子を使用し得る。

30

【0139】

[00156]いくつかの態様では、メンバーデバイスのMACおよび/またはPHY機能は、関連付けレスポンスから非メンバーデバイスによって復号され得る。機能は、メンバーデバイスとどのように通信するのかを決定するために、非メンバーデバイスによって使用され得る。

【0140】

[00157]メッシュネットワークに関する共通グループキーは、関連付けレスポンスから非メンバーデバイスによって復号され得る。グループキーは、メッシュネットワーク内のデバイスにとって共通であり得る。グループキーは、メッシュネットワーク上のデバイスへの送信向けの、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化するために、非メンバーデバイスによって使用され得る。グループキーはまた、メッシュネットワークのメンバーである任意の他のデバイスから受信される、グループアドレス指定されたメッセージを復号するために、非メンバーデバイスによって使用され得る。

40

【0141】

[00158]いくつかの態様では、関連付けレスポンスは、図3の関連付けレスポンスメッセージ1020と同等であり得る。たとえば、メンバーデバイスと非メンバーデバイスと

50

の間でメッセージを交換するときに非メンバーデバイスがソースIPアドレスとして使用するためのIPアドレスは、関連付けレスポンスから復号され得る。いくつかの態様では、非メンバーデバイスに割り当てられるIPアドレスは、図7Aおよびフィールド715に関して上記で説明したようなIPアドレス割当て情報要素から復号され得る。あるいは、いくつかの態様では、関連付けレスポンスは、いくつかの態様では、IPアドレスを割り当てるように機能するDHCPプロトコル情報を搬送し得る、FILS HLPコンテナ要素を含み得る。HLPコンテナ要素の一例が、図6Eに示される。

【0142】

[00159]いくつかの態様では、方法1100は、少なくとも認証回路と関連付け回路とを含むデバイスによって実施され得る。認証回路は、図10に示すブロック1105~1110に関して上記で説明した機能のうちの1つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、認証回路は、プロセッサ204および/または送信機210および/または受信機212に相当し得る。関連付け回路は、図11に示すブロック1120~1125に関して上記で説明した機能のうちの1つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、関連付け回路は、プロセッサ204に相当し得る。

【0143】

[00160]図11は、メッシュピアリングのための方法の一例を示す。方法1200は、いくつかの態様では、デバイス202によって実行され得る。方法1200はまた、図3に示すデバイス130a~cのうちの1つまたは複数によって実行され得る。特に図3の説明に関して、プロセス1200は、メンバーデバイス130aによって実行され得る。

【0144】

[00161]方法1200は、より効率のよいメッシュピアリングプロセスを提供するために利用され得る。たとえば、いくつかの知られているメッシュピアリングプロセスでは、2つのメッシュピア間で安全なメッシュ通信チャネルを確立するために、8つまでの異なるメッセージが交換され得る。認証プロセスを関連付けプロセスと統合することによって、安全なメッシュピア接続が、2つのメッシュピアデバイス間での単に4つのメッセージの交換を用いて実行され得る。このことは、メッシュピアデバイスにとって低減されたレイテンシと計算オーバーヘッドをもたらし得る。

【0145】

[00162]プロセス1200は、メッシュネットワークのメンバーによって実行される方法である。メンバーデバイスは、メッシュネットワークの非メンバーデバイスと認証しそれに関連付ける。認証および関連付けが完了した後、非メンバーデバイスは、メンバーデバイスになり、メッシュネットワーク上のグループアドレス指定されたメッセージを共通グループキーを使用して暗号化および復号することができる。

【0146】

[00163]ブロック1205では、メッシュネットワークのメンバーデバイスは、非メンバーデバイスからの認証リクエストを受信する。メンバーデバイスは、メッシュネットワークに参加している。いくつかの態様では、認証リクエストを送信している非メンバーデバイスは、メッシュネットワークへ加入することを認証リクエストを用いて要求していることがある。いくつかの態様では、認証リクエストは、図3に関して上記で説明した認証リクエスト1005と、1つまたは複数の特性を共有し得る。

【0147】

[00164]いくつかの態様では、ブロック1205において受信される認証リクエストは、第1のナンス値に基づいて生成された公開値を含み、公開値は、非メンバーデバイスによって生成される。いくつかの態様では、認証リクエストはまた、第2のナンス値を含み、第2のナンス値も非メンバーデバイスによって生成されていることがある。メンバーデバイスは、第1のナンス値および/または第2のナンス値に基づいて、公開値を認証リクエストから復号し得る。いくつかの態様では、公開値は、認証リクエストの要素フィールドまたはスカラーフィールドから復号され得る。いくつかの態様では、公開値は、認証リクエストの要素フィールドとスカラーフィールドの両方から復号され得る。いくつかの態

様では、第2のナンス値は、図6Aに示すF I L S ナンスフィールド615のようなF I L S ナンスフィールドから復号され得る。

【0148】

[00165]いくつかの態様では、メンバーデバイスは、メンバーデバイスとのメッシュ通信で非メンバーデバイスによって使用するために提案されるI Pアドレスを、認証リクエストから復号し得る。たとえば、提案されるI Pアドレスは、図6B～図6Dおよびフィールド620に関して上記に示したようなI Pアドレスリクエスト情報要素から復号され得る。認証リクエストの他の態様は、提案されるI Pアドレスを含まないことがある。

【0149】

[00166]非メンバーデバイスとメンバーデバイスの両方は、共通パスワードを共有し得る。たとえば、共通パスワードは、各デバイス上の入力インターフェースを介して独立に受け取られてよい。非メンバーデバイスおよびメンバーデバイスの各々は、パスワードを使用してパスワード要素(P)を作成し得る。いくつかの態様では、パスワード要素は、S A E 認証において使用されるものと類似の方式で生成され得る。

【0150】

[00167]メンバーデバイスは、第3および第4のナンス値を生成し得る。パスワード要素を使用して、非メンバーデバイスは、第3のナンス値に基づいて公開値を生成し得る。たとえば、公開値は、第3のナンス値に基づくディフィーヘルマン(D H)公開値であってよい。

【0151】

[00168]ブロック1210では、メンバーデバイスが、認証レスポンスを非メンバーデバイスへ送信する。認証レスポンスは、第3のナンス値および/または第4のナンス値に基づく公開値を含み得る。いくつかの態様では、メンバーデバイスは、メッシュ通信の間に非メンバーデバイスと通信するときにメンバーデバイスがソースI Pアドレスとして使用し得る提案されるI Pアドレスを含むように、認証レスポンスを生成する。いくつかの態様では、認証レスポンスは、図10に関して上記で説明した認証返答1010の1つまたは複数の特性を共有し得る。たとえば、提案されるI Pアドレスは、図6B～図6Dおよびフィールド620に関して示すように、認証レスポンスの中でI Pアドレスリクエスト情報要素を介して搬送され得る。認証レスポンスの他の態様は、提案されるI Pアドレスを搬送しないことがある。

【0152】

[00169]プロセス1200のいくつかの態様では、ペアワイズマスターキー(P M K)は、ブロック1205において受信された認証リクエスト、ならびに第3および第4のナンス値に基づいて、メンバーデバイスによって生成される。P M Kは、第1のナンス、第2のナンス、第3のナンス、および/または第4のナンスに基づいて生成された公開値に基づいて生成され得る。いくつかの態様では、P M Kは、S A E 認証において使用される方法に実質的に従って生成される。

【0153】

[00170]いくつかの態様では、ペアワイズ一時キー(P T K)は、少なくともペアワイズマスターキー、第2のナンス値および第4のナンス値に基づいて、メンバーデバイスによって生成される。いくつかの態様では、P T Kは、802.11a/i認証に記載される方法に実質的に従って生成される。いくつかの態様では、P T Kは、メッシュピアリングインスタンス識別子に基づいて生成される。いくつかの態様では、メッシュピアリングインスタンス識別子は、ローカルリンク識別子、非メンバーデバイスのメディアアクセス制御(M A C)アドレス、およびメンバーデバイスのメディアアクセス制御(M A C)アドレスに基づく。ローカルリンク識別子は、メンバーデバイスによって生成され得、メンバーデバイスによって使用されるすべての既存のリンク識別子の間で一意であり得る。いくつかの態様では、「d o t 1 1 M e s h S e c u r i t y A c t i v a t e d」が真である場合、メッシュピアリングインスタンスはまた、共有P M Kセキュリティ関連付け(P M K S A)を識別するP M K I Dと、メンバーデバイスによって選ばれたローカルなナン

10

20

30

40

50

ス (a local Nonce) と、非メンバーデバイスによって選ばれたピアなナンス (a peer Nonce) とを含む。

【 0 1 5 4 】

[00171]メッセージ完全性コード (MIC) が、次いで、PTKに基づいてメンバーデバイスによって生成される。

【 0 1 5 5 】

[00172]ブロック 1 2 1 5 では、関連付けリクエストが、メンバーデバイスによって受信される。メッセージ完全性コード (MIC) は、関連付けリクエストメッセージから復号される。いくつかの態様では、MICは、図 7 B に関して上記で説明した情報要素 7 0 5 のようなFILSキー確認情報要素から復号され得る。いくつかの態様では、MICは、関連付けリクエストメッセージのペイロードから復号される。たとえば、CCM、またはGCMなどの、関連付けられたデータを用いて認証される暗号化 (AEAD) のアルゴリズムまたは方法を使用して関連付けリクエストのペイロードを保護する態様では、MICは、暗号解読されたペイロードから復号され得る。

【 0 1 5 6 】

[00173]復号されたMICは、非メンバーデバイスおよびメンバーデバイスが同じパスワードを共有しているかどうかを決定するために使用され得る。復号されたMICはまた、同じキー (たとえば、PMKおよび/またはPTK) が非メンバーデバイスとメンバーデバイスの両方によって導出されていることを検証するために使用され得る。たとえば、メンバーデバイスは、上記で説明したようにPTKに基づいて第2のMICを生成し得る。第2のMICを復号されたMICと比較することによって、メンバーデバイスは、メンバーデバイスおよび非メンバーデバイスが同じパスワードを共有しているかどうかを決定することができる (2つのMICが同等である場合、2つのパスワードは同等である)。

【 0 1 5 7 】

[00174]いくつかの態様では、関連付け識別子は、関連付けリクエストから復号される。関連付け識別子は、非メンバーデバイスとのメッシュメッセージ交換で使用するために、メンバーデバイスに非メンバーデバイスによって割り当てられる。たとえば、メンバーデバイスは、非メンバーデバイスによって (それがメッシュのメンバーになった後に) 送信されたメッシュメッセージがメンバーデバイスのために意図されているかどうかを、関連付け識別子がメッシュメッセージの中に含まれているかどうかに基づいて決定し得る。

【 0 1 5 8 】

[00175]いくつかの態様では、非メンバーデバイスと通信するためにメンバーデバイスに割り当てられたIPアドレスは、関連付けリクエストから復号される。いくつかの態様では、関連付けリクエストは、図 7 A の情報要素 7 1 5 に関して上述されたようなIPアドレス割当て情報要素を含む。これらの態様では、メンバーデバイスは、割り当てられたIPアドレスを決定するために、情報要素 7 1 5 を復号し得る。いくつかの他の態様では、IPアドレスは、代替手段を使用して割り当てられ得る。たとえば、いくつかの態様では、IPアドレスをメンバーデバイスおよび/または非メンバーデバイスに割り当てるために、DHCPが使用され得る。DHCPメッセージは、いくつかの態様では、FILS HLP コンテナ要素を介して、関連付けリクエストの中で搬送され得る。例示的なFILS HLP コンテナ要素が、図 6 E に示される。

【 0 1 5 9 】

[00176]ブロック 1 2 2 5 では、関連付けレスポンスが、非メンバーデバイスへ送信される。いくつかの態様では、メンバーデバイスはまた、第2の関連付け識別子を非メンバーデバイスに割り当てる。これらの態様のうちのいくつかでは、第2の関連付け識別子はまた、関連付けレスポンスの中に含まれる。第2の関連付け識別子は、メッセージが非メンバーデバイスを宛先とするときにメンバーデバイスによって送信されるメッシュメッセージの中に含まれ得る。

【 0 1 6 0 】

[00177]上記で説明した生成されたMICは、関連付けレスポンスの中にメンバーデバ

10

20

30

40

50

イスによって含められ得る。たとえば、生成された M I C は、いくつかの態様では、F I L S キー確認情報要素 9 0 5 の中で符号化され得る。いくつかの態様では、関連付けレスポンスは、C C M によって保護され得る。これらの態様では、M I C は、関連付けレスポンスの暗号化されたペイロードの中で通信され得る。

【 0 1 6 1 】

[00178]メッシュネットワークに関する共通グループキーは、関連付けレスポンスの中にメンバーデバイスによって含められ得る。グループキーは、メッシュネットワーク内のデバイスにとって共通であり得る。共通グループキーは、メッシュネットワークへの送信向けの、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化するために、非メンバーデバイスによって使用され得る。共通グループキーはまた、メッシュネットワークから受信される、グループアドレス指定されたメッセージを復号するために、非メンバーデバイスによって使用され得る。

【 0 1 6 2 】

[00179]いくつかの態様では、メンバーデバイスと非メンバーデバイスとの間でメッセージを交換するときに非メンバーデバイスがソース I P アドレスとして使用するための I P アドレスは、関連付けレスポンスの中にメンバーデバイスによって含められ得る。いくつかの態様では、関連付けレスポンスは、図 9 に関して上記で説明したような F I L S I P アドレス割当て情報要素 9 1 5 を含むように生成される。情報要素 9 1 5 は、非メンバーデバイスに割り当てられた I P アドレスを符号化し得る。いくつかの態様では、割り当てられた I P アドレスは、F I L S I P アドレス割当て情報要素 9 1 5 を介して通信されない。これらの態様のうちのいくつかでは、I P アドレスは、D H C P によって割り当てられ得る。いくつかの態様では、D H C P プロトコルメッセージは、関連付けレスポンスの中で F I L S H L P コンテナ要素を介して搬送され得る。F I L S H L P コンテナ要素の一例が、図 6 E に示される。

【 0 1 6 3 】

[00180]いくつかの態様では、メンバーデバイスは、メンバーデバイスの 1 つまたは複数の P H Y / M A C 機能の指示を含むように、関連付けレスポンスメッセージを生成する。

【 0 1 6 4 】

[00181]方法 1 2 0 0 は、いくつかの態様では、認証回路および関連付け回路によって実施され得る。認証回路は、図 1 1 に示すブロック 1 2 0 5 ~ 1 2 1 0 に関して上記で説明した機能のうちの 1 つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、認証回路は、プロセッサ 2 0 4 および / または送信機 2 1 0 および / または受信機 2 1 2 に相当し得る。関連付け回路は、図 1 1 に示すブロック 1 2 1 5 ~ 1 2 2 5 に関して上記で説明した機能のうちの 1 つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、関連付け回路は、プロセッサ 2 0 4 に相当し得る。

【 0 1 6 5 】

[00182]図 1 2 は、メッシュピアリングのための方法の一例を示す。方法 1 3 0 0 は、いくつかの態様では、デバイス 2 0 2 によって実行され得る。方法 1 3 0 0 はまた、図 3 に示すデバイス 1 3 0 a ~ c のうちの 1 つまたは複数によって実行され得る。特に図 3 の説明に関して、方法 1 3 0 0 は、デバイス 1 3 0 b (非メンバーデバイス)によって実行され得る。ただし、他のデバイス 1 3 0 a および / または 1 3 0 c も、プロセス 1 3 0 0 を実行し得る。

【 0 1 6 6 】

[00183]方法 1 3 0 0 は、より効率のよいメッシュピアリングプロセスを提供するために利用され得る。たとえば、いくつかの知られているメッシュピアリングプロセスでは、新しいデバイスがメッシュに加入するために、新しいデバイスは、特定のメンバーデバイスによって送信されたメッセージが新しいメンバーデバイスによって復号され得る前にメッシュの各メンバーデバイスに関連付けなければならない。開示される方法およびシステムは、メッシュの任意のメンバーデバイスによって送信されるメッセージを復号するため

に使用され得る共通グループキーを提供する。このことは、他のメッシュデバイスからのメッセージが暗号解読または暗号化されメッシュへ送信され得る前に、メッセージを受信する新しいメンバーデバイスが、わずか1つの他のメンバーデバイスに関連付けることを可能にする。たとえば、共通グループキーをメッシュのメンバーデバイスから取得した後、新しいデバイスは、メッシュの他のメンバーデバイスとのルーティングメッセージまたはパスメッセージを送信および受信し得る。特定のメンバーデバイスによって維持されている特定のパスが有用であると決定すると、新しいデバイスは、次いで、その特定のデバイスに関連付けることを決定し得る。新しいデバイスは、メッシュの少なくともいくつかの他のメンバーデバイスに関連付けないことを決定し得る。たとえば、いかなる関心があるサービスまたは値も新しいデバイス（非メンバーデバイス）に提供し得ない他のメンバーデバイスは、したがって、新しいメンバーデバイスによって関連付けられないことがある。

10

【0167】

[00184]ブロック1305では、メッシュの第1のメンバーデバイスとの関連付けが、非メンバーデバイスによって実行される。第1のメンバーデバイスとの関連付けは、メッシュに関する共通グループキーを非メンバーデバイスに提供する。いくつかの態様では、共通グループキーは、メッシュ上で送信または受信される1つまたは複数のグループアドレス指定されたメッセージを暗号化および/または暗号解読するために使用され得る。いくつかの態様では、ブロック1305の関連付けは、プロセス1100および図10によって説明されたように実行され得る。関連付けが完了した後、非メンバーデバイスは、メッシュネットワークのメンバーであり得る。したがって、同じデバイスが、以下の説明では新しいメンバーデバイスと呼ばれることがある。

20

【0168】

[00185]ブロック1310では、第1のメッセージが、メッシュの第2のメンバーデバイスから受信される。いくつかの態様では、第1のメッセージは、メッシュネットワークによって提供されるサービスへのルートに関係する情報を含むパスレスポンスメッセージ（PREP）であり得る。

【0169】

[00186]いくつかの態様では、第1のメッセージの受信は、非メンバーデバイスによるパスリクエストメッセージ（PREQ）の送信によって先行される。送信されるパスリクエストメッセージは、受信された任意のパスレスポンスメッセージをこのパスリクエストメッセージに、新しいメンバーデバイスが整合させる（match）ことを可能にするシーケンス番号を含み得る。

30

【0170】

[00187]送信されるパスリクエストメッセージは、ブロック1305の関連付けから受信された共通グループキーに基づいて、暗号化および/または暗号解読され得る。これらの態様では、関連付けの間に受信される共通グループキーは、メッシュのすべてのメンバーデバイスにとって共通であり得る。このことは、メッシュメンバーデバイス間で交換されるべきグループアドレス指定されたメッセージの、共通グループキーに基づく暗号化および暗号解読を可能にし得る。

40

【0171】

[00188]ブロック1315では、第1のメッセージが、ブロック1305の関連付けプロセスによって提供された共通グループキーに基づいて暗号解読される。メッシュの複数のメンバーデバイスによって送信される、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化および/または暗号解読するために、メッシュが共通グループキーを利用し得ることに留意されたい。したがって、新しいメンバーデバイスは、新しいメンバーデバイスに関連付けられていないメッシュメンバーデバイスによって送信されたメッセージを暗号解読し得る。

【0172】

[00189]ブロック1320では、第2のメッセージが、メッシュの第3のメンバーデバ

50

イスから受信される。第2のメッセージはまた、いくつかの態様では、ルーティングメッセージまたはパスレスポンスメッセージであり得る。いくつかの態様では、第2のパスレスポンスメッセージは、上記で説明した新しいメンバーデバイスによって送信されたパスリクエストメッセージと同じシーケンス番号を含む。(すなわち、第1および第2のパスレスポンスメッセージは、同じパスリクエストメッセージに回答しているが、おそらくは異なるメンバーデバイスによって送信されている)。

【0173】

[00190]いくつかの態様では、第2のメッセージは、第1のメッセージに無関係である。たとえば、第2のメッセージは、いくつかの態様では、第1のメッセージと類似のパスレスポンスメッセージであり得るが、前に説明したパスリクエストメッセージと異なるパスリクエストメッセージに回答して送信されている。したがって、いくつかの態様では、第2のメッセージの受信は、第2のパスリクエストメッセージの送信によって先行される。送信される第2のパスリクエストメッセージは、ブロック1305の関連付けから受信された共通グループキーに基づいて暗号化され得る。

10

【0174】

[00191]ブロック1325では、第2のメッセージが、共通グループキーに基づいて暗号解読される。少なくともメッシュの第2のメンバーデバイスと第3のメンバーデバイスの両方によって送信される、グループアドレス指定されたメッセージを暗号化および/または暗号解読するためにメッシュが共通グループキーを利用するので、新しいメンバーデバイスが第2のメンバーデバイスまたは第3のメンバーデバイスのいずれかに関連付けられていないにもかかわらず、新しいメンバーデバイスは第2および第3のメンバーデバイスによって送信されるメッセージを首尾よく暗号解読することができる。

20

【0175】

[00192]いくつかの態様では、第2および/または第3のメンバーデバイスのうちの1つまたは複数からの少なくとも1つのメッセージを首尾よく暗号解読した後、新しいメンバーデバイスは、それが第2および/または第3のメンバーデバイスに関連付けるべきであると決定し得る。たとえば、これらのデバイスのうちの少なくとも1つとの関連付けは、1つまたは複数のデバイスによって提供される1つまたは複数のサービスにアクセスするために実行され得る。この関連付けは、いくつかの態様では、図10のプロセス1100に実質的に従って実行され得る。関連付けが首尾よく完了すると、新しいメンバーデバイスは、新たに関連付けられたデバイスと1つまたは複数のサービスメッセージを交換し得る。いくつかの他の態様では、ブロック1320および1325は、プロセス1300によって実行されないことがある。

30

【0176】

[00193]プロセス1300のいくつかの態様は、共通グループキーを使用してユニキャストパケットを暗号化し得、- そのような実装形態では、メッシュトラフィックはまた、グループキーを使用して暗号化され得る。

【0177】

[00194]方法1300は、いくつかの態様では、関連付け回路および受信回路、ならびに暗号解読回路によって実行され得る。関連付け回路は、図12に示すブロック1305に関して上記で説明した機能のうちの1つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、関連付け回路は、プロセッサ204および/または送信機210および/または受信機212に相当し得る。受信回路は、図12に示すブロック1310および/または1320に関して上記で説明した機能のうちの1つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、受信回路は、受信機212に相当し得る。暗号解読回路は、図12に示すブロック1315および/または1325に関して上記で説明した機能のうちの1つまたは複数を実行するように構成され得る。いくつかの態様では、暗号解読回路は、プロセッサ204に相当し得る。

40

【0178】

[00195]本明細書で開示された実施形態に関して説明された様々な例示的な論理プロッ

50

ク、構成、モジュール、回路、およびアルゴリズムステップは、電子ハードウェア、コンピュータソフトウェア、または両方の組合せとして実装され得ることを、当業者はさらに諒解されよう。様々な例示的な構成要素、ブロック、構成、モジュール、回路、およびステップが、上記では概して、それらの機能に関して説明された。そのような機能がハードウェアとして実装されるか、ソフトウェアとして実装されるかは、特定の適用例および全体的なシステムに課された設計制約に依存する。当業者は、説明された機能を、特定の適用例ごとに様々な形で実装することができるが、そのような実装決定が、本開示の範囲からの逸脱を引き起こすと解釈されるべきではない。

【 0 1 7 9 】

[00196] 本明細書で開示される実施形態に関して説明された方法またはアルゴリズムのステップは、ハードウェア内で、プロセッサによって実行されるソフトウェアモジュール内で、またはこれら2つの組合せで直接実施され得る。ソフトウェアモジュールは、ランダムアクセスメモリ (RAM)、フラッシュメモリ、読取り専用メモリ (ROM)、プログラマブル読取り専用メモリ (PROM)、消去可能プログラマブル読取り専用メモリ (EPROM)、電気消去可能プログラマブル読取り専用メモリ (EEPROM (登録商標))、レジスタ、ハードディスク、リムーバブルディスク、コンパクトディスク読取り専用メモリ (CD-ROM)、または当技術分野で知られている任意の他の形態の記憶媒体中に常駐し得る。例示的な非一時的 (たとえば、有形) 記憶媒体は、プロセッサが記憶媒体から情報を読み取り、記憶媒体に情報を書き込むことができるように、プロセッサに結合される。代替として、記憶媒体はプロセッサと一体であってよい。プロセッサおよび記憶媒体は特定用途向け集積回路 (ASIC) 中に存在し得る。ASICはコンピューティングデバイスまたはユーザ端末中に存在し得る。代替として、プロセッサおよび記憶媒体は、コンピューティングデバイスまたはユーザ端末中に個別の構成要素として存在し得る。

【 0 1 8 0 】

[00197] 開示されている実施形態の上記の説明は、当業者が開示されている実施形態を製作または使用することを可能にするために提供されている。これらの実施形態に対する様々な修正は、当業者には容易に明らかであり、本明細書で定義されている原理は、本開示の範囲から逸脱することなく、他の実施形態に適用され得る。したがって、本開示は、本明細書に示されている実施形態に限定されることを意図されておらず、以下の特許請求の範囲によって定義される原理および新規な特徴と一致する可能な最も広い範囲を与えられるべきである。

【 図 1 】

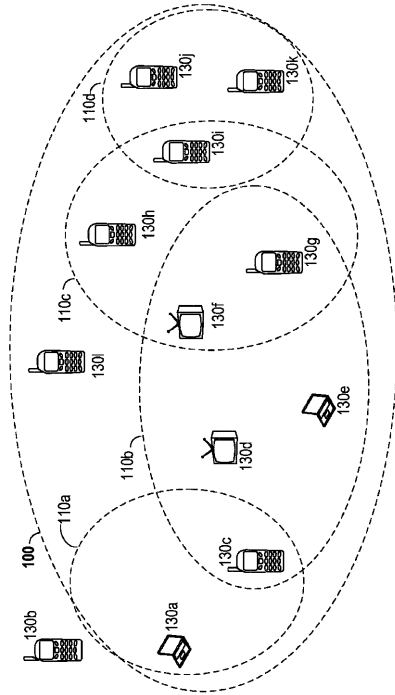


FIG. 1

【 図 2 】

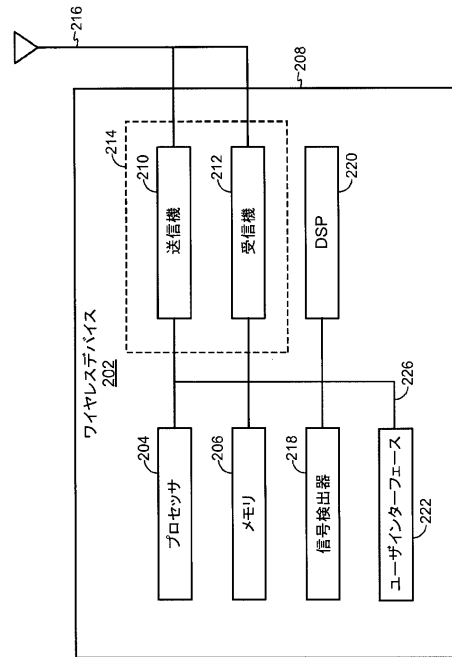


FIG. 2

【 図 3 】

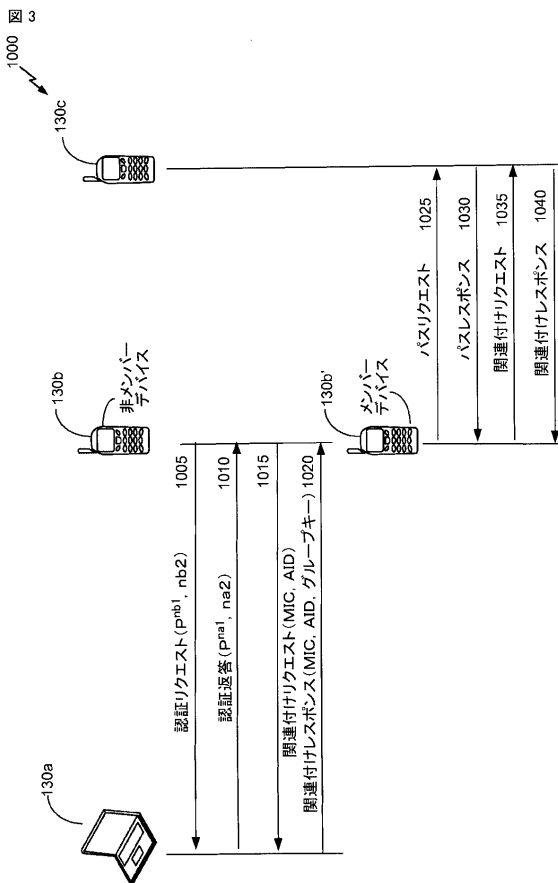


FIG. 3

【 図 4 】

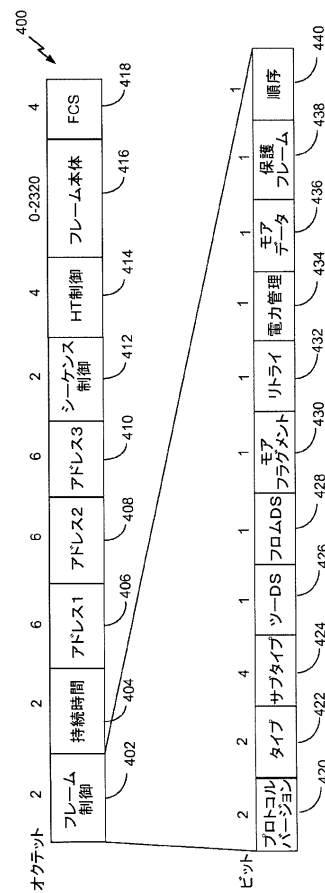


FIG. 4

【 図 5 】

図 5

タイプ値	タイプの説明	サブタイプ値	サブタイプの説明
00	管理	0000	関連付けリクエスト
00	管理	0001	関連付けレスポンス
00	管理	1011	認証

500

FIG. 5

【 図 6 A 】

図 6A

順序	情報
1	認証アルゴリズム番号
2	認証トランザクションシーケンス番号
3	ステータスコード
4	チャレンジテキスト
5	RSN
6	モビリティドメイン
7	高速BSS移行
8	タイムアウト間隔
9	RIC
10	有限巡回グループ
11	アンチクロッキングトークン
12	送信確認
13	スカラー
14	要素
15	確認
...	
18	PMKIDリスト
19	FILSセッション
20	FILS認証タイプ
21	FILSナンス
22	FILSラップドデータ
最後	ベンダー固有

600

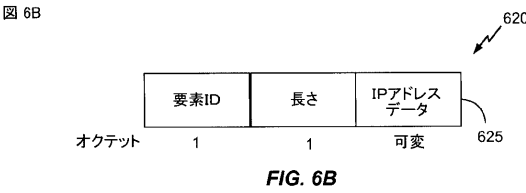
605

610

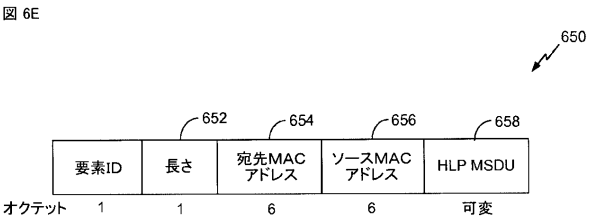
615

FIG. 6A

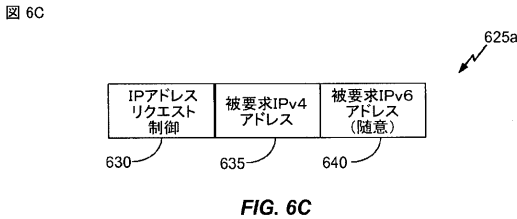
【 図 6 B 】



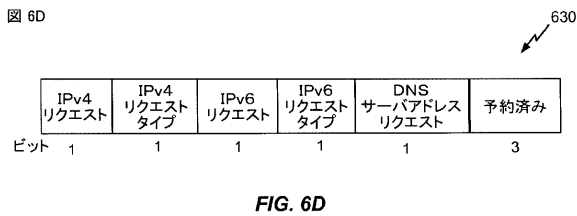
【 図 6 E 】



【 図 6 C 】



【 図 6 D 】



【 図 7 A 】

図 7A

順序	情報
1	機能
2	リッスン間隔
3	SSID
4	サポートレート
5	拡張サポートレート
6	電力機能
7	サポートチャネル
8	RSN
9	QoS機能
10	RM有効化機能
11	モビリティドメイン
12	サポート動作クラス
13	HT機能
14	20/40BSS共存
15	拡張機能
16	QoSトラフィック機能
17	TIMブロードキャストリクエスト
18	インターワーキング
...	
24	FILSセッション
25	FILS公開キー
26	FILSキー確認
27	FILS HLPコンテナ
28	FILS IPアドレス割当て

705

FIG. 7A

715

【 図 7 B 】

图 7B

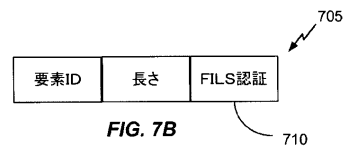


FIG. 7B

【 図 8 】

图 8

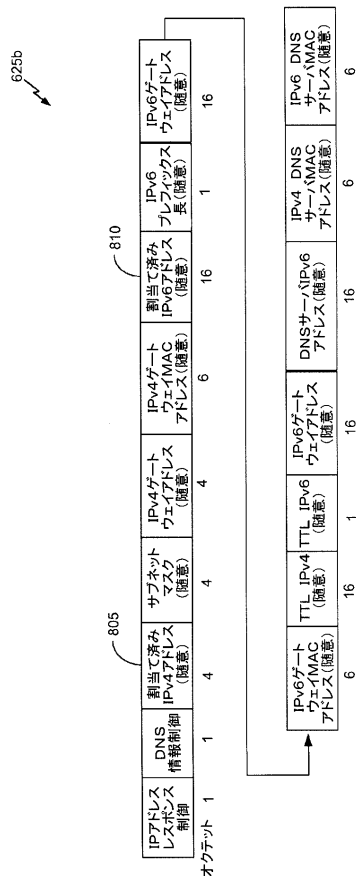


FIG. 8

【 図 9 】

图 9

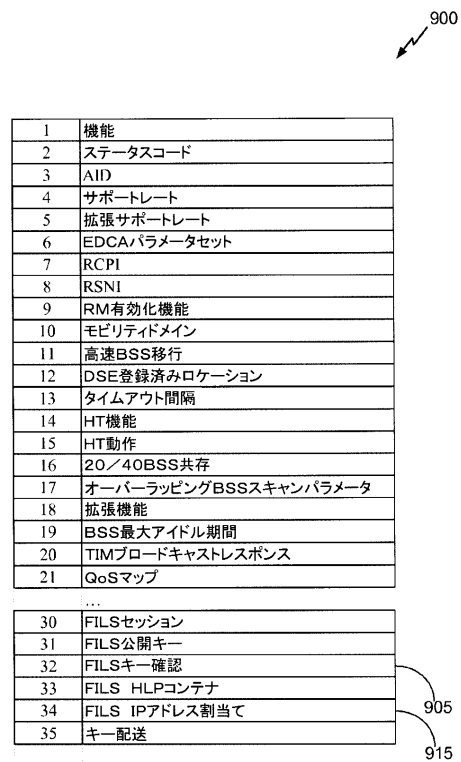
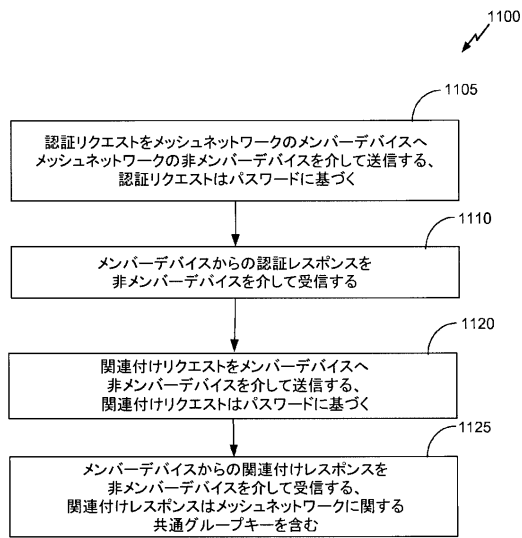


FIG. 9

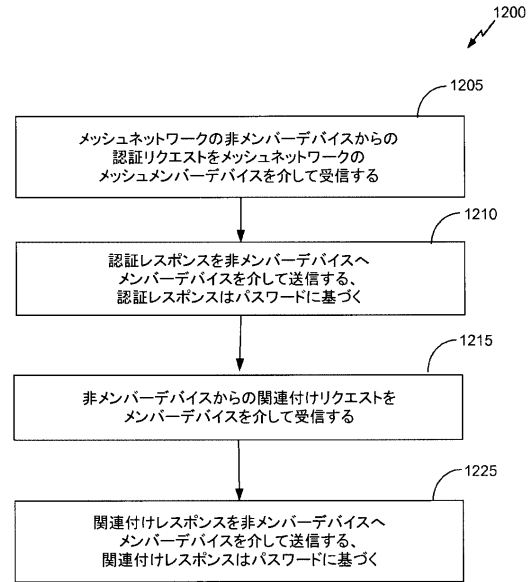
【図 10】

図 10



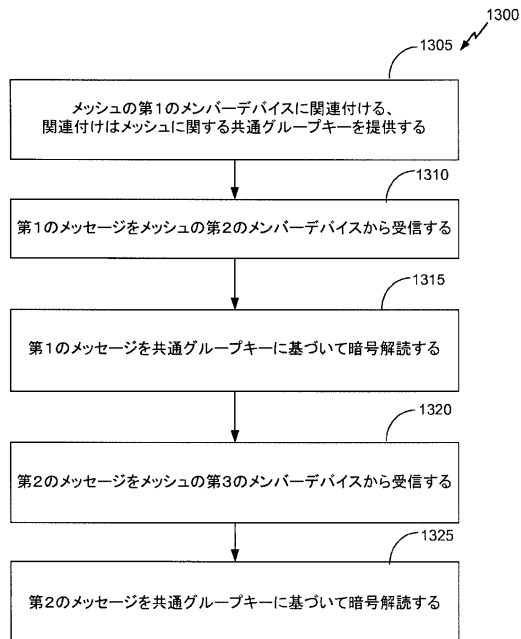
【図 11】

図 11



【図 12】

図 12



【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No
PCT/US2014/062421

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER INV. H04W12/08 H04W84/18 ADD.		
According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC		
B. FIELDS SEARCHED Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) H04W		
Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched		
Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used) EP0-Internal		
C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	WO 2008/030705 A2 (MOTOROLA INC [US]; EMEOTT STEPHEN P [US]; BRASKICH ANTHONY J [US]) 13 March 2008 (2008-03-13) paragraph [0001] paragraph [0006] paragraph [0033] paragraph [0036] paragraph [0048] - paragraph [0051] paragraph [0106] - paragraph [0114] -----	1-88
X	US 2005/032506 A1 (WALKER JESSE R [US]) 10 February 2005 (2005-02-10) paragraph [0002] paragraph [0021] - paragraph [0022] paragraph [0026] - paragraph [0028] paragraph [0030] ----- -/--	1-88
<input checked="" type="checkbox"/> Further documents are listed in the continuation of Box C. <input checked="" type="checkbox"/> See patent family annex.		
* Special categories of cited documents : "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance "E" earlier application or patent but published on or after the international filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art "&" document member of the same patent family		
Date of the actual completion of the international search 10 February 2015		Date of mailing of the international search report 17/02/2015
Name and mailing address of the ISA/ European Patent Office, P.B. 6818 Patentlaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040 Fax: (+31-70) 340-3016		Authorized officer Oliveira, Joel

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No
PCT/US2014/062421

C(Continuation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Y	WO 2007/111710 A2 (MOTOROLA INC [US]; BRASKICH ANTHONY J [US]; EMEOTT STEPHEN P [US]) 4 October 2007 (2007-10-04) page 1, line 35 - page 2, line 24 page 3, line 6 - line 27 page 4, line 4 - page 5, line 20 5.3.3.1 WLAN Mesh Capability Element; page 7 6.5.4 Fast Authentication Handshake; page 8	1-88
Y	----- ANDRE EGNERS ET AL: "Wireless Mesh Network security: State of affairs", LOCAL COMPUTER NETWORKS (LCN), 2010 IEEE 35TH CONFERENCE ON, IEEE, 10 October 2010 (2010-10-10), pages 997-1004, XP031986902, DOI: 10.1109/LCN.2010.5735848 ISBN: 978-1-4244-8387-7 page 1001, column 1, line 15 - page 1002, column 1, line 4	1-88
Y	----- HIERTZ G R ET AL: "IEEE 802.11s: The WLAN Mesh Standard", IEEE WIRELESS COMMUNICATIONS, IEEE SERVICE CENTER, PISCATAWAY, NJ, US, vol. 17, no. 1, 1 February 2010 (2010-02-01), pages 104-111, XP011303163, ISSN: 1536-1284 Security in 802.11s; page 108, column 2 Path Selection in 802.11s; page 108, column 2 - page 109, column 1	1-88
Y	----- DAN HARKINS ED - ANONYMOUS: "Simultaneous Authentication of Equals: A Secure, Password-Based Key Exchange for Mesh Networks", SENSOR TECHNOLOGIES AND APPLICATIONS, 2008. SENSORCOMM '08. SECOND INTERNATIONAL CONFERENCE ON, IEEE, PISCATAWAY, NJ, USA, 25 August 2008 (2008-08-25), pages 839-844, XP031319664, ISBN: 978-0-7695-3330-8 the whole document ----- -/--	1-88

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No
PCT/US2014/062421

C(Continuation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Y	<p>MD SHARIFUL ISLAM ET AL: "A Secure Hybrid Wireless Mesh Protocol for 802.11s Mesh Network", 30 June 2008 (2008-06-30), COMPUTATIONAL SCIENCE AND ITS APPLICATIONS - ICCSA 2008; [LECTURE NOTES IN COMPUTER SCIENCE], SPRINGER BERLIN HEIDELBERG, BERLIN, HEIDELBERG, PAGE(S) 972 - 985, XP019091476, ISBN: 978-3-540-69838-8 the whole document -----</p>	<p>9,10,21, 22,33, 34,45,46</p>

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

International application No

PCT/US2014/062421

Patent document cited in search report	Publication date	Patent family member(s)	Publication date
WO 2008030705 A2	13-03-2008	AU 2007292554 A1 BR PI0716595 A2 CA 2662846 A1 CN 101529794 A EP 2067296 A2 JP 2010503330 A KR 20090051268 A RU 2009112635 A US 2008065884 A1 WO 2008030705 A2	13-03-2008 03-12-2013 13-03-2008 09-09-2009 10-06-2009 28-01-2010 21-05-2009 20-10-2010 13-03-2008 13-03-2008
US 2005032506 A1	10-02-2005	CN 1846398 A CN 101917714 A CN 103973434 A EP 1671449 A1 MY 140228 A US 2005032506 A1 WO 2005022822 A1	11-10-2006 15-12-2010 06-08-2014 21-06-2006 31-12-2009 10-02-2005 10-03-2005
WO 2007111710 A2	04-10-2007	US 2008016350 A1 WO 2007111710 A2	17-01-2008 04-10-2007

フロントページの続き

(81)指定国 AP(BW, GH, GM, KE, LR, LS, MW, MZ, NA, RW, SD, SL, ST, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), EA(AM, AZ, BY, KG, KZ, RU, TJ, TM), EP(AL, AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HR, HU, IE, IS, IT, LT, LU, LV, MC, MK, MT, NL, NO, PL, PT, RO, RS, SE, SI, SK, SM, TR), OA(BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, KM, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AE, AG, AL, AM, AO, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BH, BN, BR, BW, BY, BZ, CA, CH, CL, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DO, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, GT, HN, HR, HU, ID, IL, IN, IR, IS, JP, KE, KG, KN, KP, KR, KZ, LA, LC, LK, LR, LS, LU, LY, MA, MD, ME, MG, MK, MN, MW, MX, MY, MZ, NA, NG, NI, NO, NZ, OM, PA, PE, PG, PH, PL, PT, QA, RO, RS, RU, RW, SA, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SM, ST, SV, SY, TH, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US

(72)発明者 パティル、アビシエク・プラモド

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 9 2 1 2 1 - 1 7 1 4、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5 7 7 5

(72)発明者 リ、ソ・ボン

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 9 2 1 2 1 - 1 7 1 4、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5 7 7 5

(72)発明者 チェリアン、ジョージ

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 9 2 1 2 1 - 1 7 1 4、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5 7 7 5

(72)発明者 アブラハム、サントシュ・ポール

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 9 2 1 2 1 - 1 7 1 4、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5 7 7 5

F ターム(参考) 5J104 AA07 AA16 AA32 EA01 EA04 EA18 JA03 KA02 MA05 NA02
NA36 NA37 NA38 PA01
5K067 AA21 BB21 DD17 EE02 EE25 HH36
5K201 AA08 AA09 BB07 BD06 CB04 CB06 CB10 CB12 DA07 EB07
ED04