

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特許公報(B2)

(11) 特許番号

特許第4490432号  
(P4490432)

(45) 発行日 平成22年6月23日(2010.6.23)

(24) 登録日 平成22年4月9日(2010.4.9)

(51) Int.Cl.		F I		
HO4W 72/04	(2009.01)	HO4L	12/28	300B
HO4W 84/12	(2009.01)	HO4L	12/28	303
HO4W 74/04	(2009.01)			

請求項の数 12 (全 79 頁)

(21) 出願番号	特願2006-535340 (P2006-535340)	(73) 特許権者	595020643
(86) (22) 出願日	平成16年10月15日(2004.10.15)		クアルコム・インコーポレイテッド
(65) 公表番号	特表2007-509530 (P2007-509530A)		QUALCOMM INCORPORATED
(43) 公表日	平成19年4月12日(2007.4.12)		ED
(86) 国際出願番号	PCT/US2004/034061		アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92
(87) 国際公開番号	W02005/039127		121-1714、サン・ディエゴ、モア
(87) 国際公開日	平成17年4月28日(2005.4.28)		ハウス・ドライブ 5775
審査請求日	平成18年6月19日(2006.6.19)	(74) 代理人	100058479
(31) 優先権主張番号	60/511,750		弁理士 鈴江 武彦
(32) 優先日	平成15年10月15日(2003.10.15)	(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	60/511,904	(74) 代理人	100091351
(32) 優先日	平成15年10月15日(2003.10.15)		弁理士 河野 哲
(33) 優先権主張国	米国 (US)	(74) 代理人	100088683
			弁理士 中村 誠

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 高速媒体アクセス制御

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

複数の遠隔局に対して複数の送信機会(TXOP)を含む単一のスケジューリング・メッセージを送り、前記複数のTXOPは、送信元が同じである連続するTXOP間にギャップがないようにスケジューリングされ、

前記スケジューリング・メッセージ内の複数のTXOPにしたがって、アクセス・ポイントおよび前記複数の遠隔局間でデータのフレームを交換することを含む、データ伝送方法。

【請求項2】

パイロットを送り、

複数の遠隔局に対して複数の送信機会(TXOP)を含む単一のスケジューリング・メッセージを送り、前記複数のTXOPは、送信元が同じである連続するTXOP間にギャップがないようにスケジューリングされ、

前記スケジューリング・メッセージ内の複数のTXOPにしたがって、アクセス・ポイントおよび前記複数の遠隔局間でデータのフレームを交換することを含む、時分割デュプレックス化(TDD)データ伝送方法。

【請求項3】

前記フレームを交換することは、前記スケジューリング・メッセージに従って前記複数の遠隔局から0以上のフレームを受信することを含む請求項2のTDDデータ伝送方法。

【請求項4】

0以上のフレームが、前記スケジューリング・メッセージにしたがって前記複数の遠隔局の少なくとも2つの間で交換される、請求項2のTDDデータ伝送方法。

【請求項5】

前記スケジューリング・メッセージにしたがって0以上のラングムアクセス・セグメントを受信することをさらに含む、請求項2のTDDデータ伝送方法。

【請求項6】

共有の媒体にデータを送信および受信するように操作可能な装置であって、各メッセージがそれぞれ遠隔局からの伝送用データの表示を含む、複数の遠隔局からのメッセージを受信する受信機と、

前記複数の遠隔局に対して複数の送信機会(TXOP)を含む単一のスケジューリング・メッセージを送信し、各TXOPが前記共有の媒体に伝送するために、前記複数の遠隔局に対して送信時間および送信持続を含み、前記スケジューリング・メッセージが1つ以上の受信されたメッセージに応じて生成される送信機と、

を含み、

前記複数のTXOPは、送信元が同じである連続するTXOP間にギャップがないようにスケジューリングされている、装置。

【請求項7】

複数の遠隔局に対する複数の送信機会(TXOP)を含むスケジューリング・メッセージを受信する受信機と、前記複数のTXOPは、送信元が同じである連続するTXOP間にギャップがないようにスケジューリングされ、

前記スケジューリング・メッセージから遠隔局に対する少なくとも1つのTXOPを決定し、前記遠隔局に対する前記少なくとも1つのTXOPの間、前記遠隔局と少なくとも1つのデータのフレームを交換するプロセッサと、

を含む装置。

【請求項8】

パイロットを送信する手段と、

複数の遠隔局に対して複数の送信機会(TXOP)を含むスケジューリング・メッセージを送信する手段と、前記複数のTXOPは、送信元が同じである連続するTXOP間にギャップがないようにスケジューリングされ、

前記スケジューリング・メッセージ内の複数のTXOPにしたがって、アクセス・ポイント及び前記複数の遠隔局間でデータのフレームを交換する手段と、を含む装置。

【請求項9】

パイロットを送信し、

複数の遠隔局に対して複数の送信機会(TXOP)を含むスケジューリング・メッセージを送信し、前記複数のTXOPは、送信元が同じである連続するTXOP間にギャップがないようにスケジューリングされ、

前記スケジューリング・メッセージ内の複数のTXOPにしたがって、アクセス・ポイント及び前記複数の遠隔局間でデータのフレームを交換することを含む方法。

【請求項10】

前記フレームを交換することが、前記アクセス・ポイントから前記複数の遠隔局の1つ以上に1つ以上のフレームを送信することを含む、請求項9の方法。

【請求項11】

前記フレームを交換することが、前記複数の遠隔局の1つ以上から1つ以上のフレームを受信することを含む、請求項9の方法。

【請求項12】

1つ以上のフレームが前記スケジューリング・メッセージにしたがって、第1の遠隔局から第2の遠隔局に送信される請求項9の方法。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

10

20

30

40

50

米国特許法第119条の下での優先権主張

本特許出願は以下の米国仮特許出願に対して優先権を主張する：

2003年10月15日出願の仮出願番号60/511,750 “Method and Apparatus for Providing Interoperability and Backward Compatibility in Wireless Communication Systems”（無線通信システムにおける相互運用性と後方互換性を提供するための方法と機器）、

2003年10月15日出願の仮出願番号60/511,904 “Method, Apparatus, and System for Medium Access Control in a High Performance Wireless LAN Environment”（高性能無線LAN環境における媒体アクセス制御のための方法、機器、およびシステム）、

2003年10月21日出願の仮出願番号60/513,239 “Peer-to-Peer Connections in MIMO WLAN System”（MIMO WLANシステムにおけるピアツーピア接続）、

2003年12月1日出願の仮出願番号60/526,347 “Method, Apparatus, and System for Sub-Network Protocol Stack for Very High Speed Wireless LAN”（超高速無線LAN用サブネットワークプロトコルスタックのための方法、機器、およびシステム）、

2003年12月1日出願の仮出願番号60/526,356 “Method, Apparatus, and System for Multiplexing Protocol data Units in a High Performance Wireless LAN Environment”（高性能無線LAN環境における多重化プロトコルデータユニットのための方法、機器、およびシステム）、

2003年12月23日出願の仮出願番号60/532,791 “Wireless Communications Medium Access Control (MAC) Enhancements”（無線通信媒体アクセス制御(MAC)の拡張）、

2004年2月18日出願の仮出願番号60/545,963 “Adaptive Coordination Function (ACF)”（適応型調整機能(ACF)）、

2004年6月2日出願の仮出願番号60/576,545 “Method and Apparatus for Robust Wireless Network”（ロバスト性のある無線ネットワークのための方法と機器）、

2004年7月8日出願の仮出願番号60/586,841 “Method and Apparatus for Distribution Communication Resources Among Multiple Users”（複数のユーザ間の分散通信資源のための方法と機器）、

2004年8月11日出願の仮出願番号60/600,960 “Method, Apparatus, and System for Wireless Communications”（無線通信のための方法、機器、およびシステム）、すべてはこの文書の譲受人に譲渡され、これによって、ここに参照として明白に組み込まれている。

#### 【0002】

発明の分野

本発明は一般的には通信に関する。より詳細には媒体アクセス制御に関する。

#### 【背景技術】

#### 【0003】

無線通信システムは音声およびデータのような種々の形式の通信を提供するために広く展開されている。典型的な無線データシステムまたはネットワークは複数のユーザに対し1つ以上の共有資源へのアクセスを提供する。システムは周波数分割多重化(FDM)、時分割多重化(TDM)、符号分割多重化(CDM)その他等、種々の多元接続方法を使用するかもしれない。

#### 【0004】

無線ネットワークの例はセルラベースのデータシステムを含む。以下はいくつかのそのような例である。(1) “TIA/EIA-95-B Mobile Station-Base Station Compatibility Standard for Dual-Mode Wideband Spread Spectrum Cellular System” (TIA/EIA-95-B デュアルモード広帯域スペクトル拡散セルラシステムのための移動局-基地局互換性標準) (IS-95標準)、(2) “3rd Generation Partnership Project” (第3世代パートナーシッププロジェクト) (3GPP) という名称のコンソーシアムが提供し、ドキュメント番号3G TS 25.211、3G TS 25.212、3G TS

10

20

30

40

50

25.213、および3G TS 25.214を含む1組の文書に統合した標準(W-CDMA標準)、(3) "3rd Generation Partnership Project" (第3世代パートナーシッププロジェクト2) (3GPP2) という名称のコンソーシアムが提供し、"TR-45.5 Physical Layer Standard for cdma2000 Spread Spectrum Systems" (TR-45.5 cdma2000 スペクトル拡散システムのための物理層標準) (IS-2000標準) に統合した標準、(4) TIA/EIA/IS-856 (IS-856標準) に従う高データレート(HDR)システム。

【0005】

無線システムの他の例はIEEE 802.11標準(例えば802.11(a)、(b)、または(g))のような無線ローカルエリアネットワーク(WLAN)を含む。これらのネットワークに関する改良は、直交周波数分割多重(OFDM)変調法を含む多入力多出力(MIMO)WLANを展開する場合に達成されるかもしれない。従来の802.11標準のいくつかの短所を改良するためにIEEE 802.11(e)が導入されている。

10

【0006】

無線システムデザインが進化するに従い、より高いデータレートが利用可能となっている。高いデータレートは高度なアプリケーションの可能性を拓いてきた。その中には音声、ビデオ、高速データ転送、および他の種々のアプリケーションがある。しかし、種々のアプリケーションにはそれぞれのデータ転送に対して異なる要求があるかもしれない。多くの形式のデータには待ち時間とスループットの要求事項があるかもしれない。あるいは、何らかのサービス品質(QoS)保証を必要とするかもしれない。資源管理がなければ、システムの容量は減少するかもしれないし、また、システムは効率的に動作しないかもしれない。

20

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0007】

多数のユーザ間の共有通信資源を割当てるために、媒体アクセス制御(MAC)プロトコルが一般的に用いられる。一般的にMACプロトコルは、高位の層を、データを送受信するために用いられる物理層に接続する。データレートの向上効果を得るために、MACプロトコルは共有資源を効率的に利用するように設計されなければならない。また、一般に、代替または既存通信標準との相互運用性を維持することが望ましい。したがって、当業者には高スループットシステムの効率的利用のためのMAC処理に対する要求がある。さらに、当業者には種々の形式の既存システムと後方互換性のあるようなMAC処理に対する要求がある。

30

【課題を解決するための手段】

【0008】

ここに示された実施例は、高スループットシステムの効率的な使用のためのMAC処理の必要を処理し、それは様々なタイプの既存システムと後方互換性がある。一態様では、データ伝送構造は、統合されたポーリングおよび統合されたポーリングに従って送信される1つ以上のフレームを含む。他の態様では、時分割デュプレックス化(TDD)データ伝送構造は、パイロット、統合されたポーリングおよび統合されたポーリングに従って遠隔局フレームへの0以上のアクセス・ポイントを含む。

40

【0009】

一態様では、フレームはフレーム間間隔なしで、または実質的に縮小されたフレーム間間隔で連続して送信される。他の態様では、保護フレーム間間隔が異なる源から、あるいは実質的に異なる電力レベルで送信されたフレーム間に導入されてもよい。他の態様では、単一のプリアンプルが1つ以上のフレームと関連して送信される。他の態様では、ブロック肯定応答が1つ以上の連続するフレームの伝送の後に続いて送信される。他の態様では、統合されたポーリングが送信され、また、1つ以上のフレームがそれらと関連して送信される。様々な他の態様がまた示される。

50

## 【発明を実施するための最良の形態】

## 【0010】

無線LAN（または、新たに出現する送信技術を用いる類似の用途）のための極めて高いビットレートの物理層に関連して高効率な動作をサポートする実施例がここに開示される。WLANの例は20MHzの帯域幅で100Mbps（毎秒100万ビット）以上のビットレートをサポートする。

## 【0011】

種々の実施例は、例えば802.11（a-e）にあるような既存WLANシステムの分散調整動作の簡単さとロバスト性を保っている。種々の実施例の利点はそのような既存システムとの後方互換性を維持しながら達成されるかもしれない。（以下での記述で、802.11システムを既存システム例として記述することに注意する必要がある。当業者はこの改良が他のシステムおよび標準とも互換性があることを認識するだろう）。

## 【0012】

WLANの例はサブネットワークプロトコルスタックを含むかもしれない。サブネットワークプロトコルスタックは、OFDM変調、単一搬送波変調法、極めて高い帯域効率動作のための複数送信複数受信アンテナ（多入力単一出力（MISO）を含む多入力多出力（MIMO）システム）、同一時間区間に複数ユーザからまたは複数ユーザへデータを送信するための空間多重化法に関連した複数の送信ならびに受信アンテナを用いるシステム、および同時に複数ユーザに対する伝送を可能とする符号分割多重アクセス（CDMA）法を用いるシステムに基づくものを非限定的に含む、一般的に高データレート、広帯域物理層トランスポート機構をサポートするかもしれない。代替例は1入力多出力（SIMO）および1入力1出力（SISO）システムを含む。

## 【0013】

ここに説明した1つ以上の代表的実施例は無線データ通信システムに関連して記述される。この状況の範囲で用いるのが有利であるが、異なる環境または構成では本発明の異なる実施例が具体化されるかも知れない。一般に、ここに説明した種々のシステムは、ソフトウェア制御プロセッサ、集積回路、または個別論理回路を用いて形成されるかもしれない。本出願中で参照されるかもしれないデータ、命令、コマンド、情報、信号、シンボル、およびチップは電圧、電流、電磁波、磁場もしくは磁気粒子、光学場もしくは粒子、またはそれらの組み合わせで有利に表される。さらに、各ブロックダイアグラムで示されるブロックはハードウェアか方法のステップを表すかもしれない。本発明の範囲から逸脱することなく、方法のステップは入れ替えることができる。「代表的」という言葉は、ここでは「例、実例、または例証として役立つこと」を意味するために用いられる。ここで「代表的」と説明されたいかなる実施例も、必ずしも他の実施例より好ましいまたは有利であると解釈されるべきではない。

## 【0014】

図1は1つ以上のユーザ端末（UT）106A-Nに接続されたアクセスポイント（AP）104を含むシステム100の実施例である。802.11の用語に従い、本文書においてはAPとUTは端末またはSTAと呼ばれる。APおよびUTは無線ローカルエリアネットワーク（WLAN）120を介して交信する。実施例において、WLAN120は高速MIMO OFDMシステムである。しかし、WLAN120は任意の無線LANであるかもしれない。アクセスポイント104はネットワーク102を介して任意の数の外部装置またはプロセスと交信する。ネットワーク102は、インターネット、イントラネット、または任意の他の有線、無線または光ネットワークであるかもしれない。接続110はネットワークからアクセスポイント104へ物理層信号を搬送する。装置またはプロセスはネットワーク102に接続されるか、またはWLAN120上のUT（またはそれとの接続を介して）として接続されるかもしれない。ネットワーク102がWLAN120のいずれかに接続されるかもしれない装置の例は電話、携帯情報端末（PDA）、種々の形式の計算機（ラップトップ、パーソナルコンピュータ、ワークステーション、任意の形式の端末）、カメラ、カムコーダなどのビデオ装置、カムコーダ、ウェブカメラのよ

10

20

30

40

50

うなビデオ装置、および事実上任意の他の形式のデータ装置を含む。プロセスは音声、ビデオ、データ通信などを含むかもしれない。種々のデータストリームは異なる送信要求を有するかもしれない。これは異なるサービス品質（QoS）技術を用いることによって、対応されるかもしれない。

【0015】

システム100は集中化したAP104で展開されるかもしれない。すべてのUT106は一実施例におけるAPと通信する。代替実施例において、二個のUT間の直接ピア-ピア通信は、当業者には明白なシステムの修正により、対応されるかもしれない。この例は後で例証される。アクセスは、以下で詳述するようにAPまたはアドホック（すなわち競合ベース）によって管理されるかもしれない。

10

【0016】

一実施例において、AP104はイーサネット（登録商標）適合性を提供する。この場合、APに加えてIPルータが、ネットワーク102（詳細は示さない）への接続を提供するために展開されるかもしれない。イーサネットフレームはWLANサブネットワーク（以下に詳述する）上でルータとUT106の間で転送されるかもしれない。イーサネットの適合性と接続性は当業者に周知である。

【0017】

代替実施例において、AP104はIP適合性を提供する。この場合、APは接続されたUT（詳細は示さない）の組のためのゲートウェイルータとして機能する。この場合、IPデータグラムはAP104によってUT106へおよびUT106から送られるかもしれない。IPの適合性と接続性は当業者に周知である。

20

【0018】

図2は無線通信装置の実施例を示す。この装置はアクセスポイント104またはユーザ端末106として構成されるかもしれない。アクセスポイント104の構成を図2に示す。送受信機210は、ネットワーク102の物理層の要求事項に従って、接続110を通じて受信および送信する。ネットワーク102に接続された装置またはアプリケーションからのデータまたはそれらへのデータはMACプロセッサ220に送られる。ここでは、これらのデータをフロー260と呼ぶ。フローは、異なる特性を持ち、フローに関連しているアプリケーションの形式に基づいて、異なる処理を必要とするかもしれない。例えば、ビデオまたは音声は短い待ち時間のフローとして特徴づけられるかも知れない。（ビデオは一般に、音声より高いスループット要求を持っている）。多くのデータアプリケーションは、待ち時間にはより敏感でないが、より高いデータ保全性要件を有するかもしれない（すなわち、音声はパケット損失をいくらか許容するかもしれないが、ファイル転送は一般にパケット損失を許容しない）。

30

【0019】

MACプロセッサ220はフロー260を受信し、それらを物理層上で送信するための処理をする。MACプロセッサ220は、また、物理層のデータを受信し、送出フロー260のためのパケットを形成するためにデータ処理をする。また、内部制御および信号はAPとUTの間で伝達される。MACプロトコルデータユニット（MAC PDU）は、物理層（PHY）プロトコルデータユニット（PPDU）またはフレーム（802.11用語による）と呼ばれるが、接続270を通じて無線LAN送受信機240へ供給、および無線LAN送受信機240から受信される。MAC PDUへのフローとコマンドからの変換方法例およびその逆の方法例は後で詳述する。代替実施例は任意の変換方法を利用するかもしれない。種々のMAC IDに対応するフィードバック280は種々の目的のために物理層（PHY）240からMACプロセッサ220へ返されるかもしれない。フィードバック280は、チャネル（ユニキャストチャネルおよびマルチキャストチャネルを含む）に対してサポートできるレート、変調フォーマットおよび他の種々のパラメータを含む任意の物理層情報を含むかもしれない。

40

【0020】

一実施例において、アダプテーション層（ADAP）とデータリンク制御層（DLIC）

50

はMACプロセッサ220で実行される。物理層(PHY)は無線LAN送受信機240で実行される。当業者は、種々の機能を分割することは種々の構成のいずれかでなされるかもしれないことを認識するだろう。MACプロセッサ220は物理層に対する処理の一部またはすべてを実行するかもしれない。無線LAN送受信機はMAC処理またはその下位部分を実行するためのプロセッサを含むかもしれない。多くのプロセッサ、専用ハードウェア、またはそれらの組み合わせが展開されるかもしれない。

【0021】

MACプロセッサ220は、汎用マイクロプロセッサ、デジタル信号プロセッサ(DSP)、または専用プロセッサであるかもしれない。MACプロセッサ220は種々のタスク(詳細は示さない)を支援するために専用ハードウェアに接続されるかもしれない。種々のアプリケーションは、外部接続されたコンピュータのような外部接続されたプロセッサまたはネットワーク接続上で実行されるかもしれないし、アクセスポイント104(図示しない)内部の付加的プロセッサで実行されるかもしれないし、またはMACプロセッサ220自体で実行されるかもしれない。MACプロセッサ220はメモリ255が接続してあるように図示されている。このメモリはここに説明した種々の手順と方法を実行するための命令およびデータを格納するために用いられるかもしれない。当業者は、メモリ255が種々の形式の1つ以上のメモリ部品を含むかもしれないこと、メモリの全体または一部がMACプロセッサ220内部に組み込まれるかもしれないことを認識するだろう。

【0022】

また、メモリ255は、ここに説明した機能を実行するための命令とデータを格納することに加えて、種々の待ち行列に関連しているデータを格納するために用いられるかもしれない。

【0023】

無線LAN送受信機240は任意の形式の送受信機であるかもしれない。一実施例において、無線LAN送受信機240は、MIMOまたはMISOに接続されて動作するかもしれないOFDM送受信機である。OFDM、MIMO、およびMISOは当業者には周知である。種々のOFDM、MIMO、およびMISO送受信機の例は同時係属中の本発明の譲受人に譲渡され、2003年8月27日に出願された出願番号10/650,295 "FREQUENCY-INDEPENDENT SPATIAL-PROCESSING FOR WIDEBAND MISO AND MIMO SYSTEMS" (広帯域MISOおよびMIMOシステムのための周波数に依存しない空間的処理)に詳述されている。代替実施例はSIMOまたはSISOシステムを含むかもしれない。

【0024】

無線LAN送受信機240はアンテナ250A-Nが接続されているように図示されている。多数のアンテナが種々の実施例でサポートされるかもしれない。アンテナ250はWLAN120で送受信するために用いられるかもしれない。

【0025】

無線LAN送受信機240は1つ以上のアンテナ250のそれぞれに接続された空間プロセッサを含むかもしれない。空間プロセッサは各アンテナに対して送信用データを独立に処理するかもしれない。またはすべてのアンテナの受信信号を連携して処理するかもしれない。独立した処理に関する例は、チャンネル推定、UTからのフィードバック、チャンネル反転、または当業者に周知の他の種々の方法に基づくかもしれない。処理は種々の空間処理方法のいずれかを用いて実行される。この形式の種々の送受信機は、ビームフォーミング、ビーム偏向、固有偏向、または与えられたユーザ端末へおよびユーザ端末からのスルーputを向上させるための他の空間的な方法を用いるかもしれない。OFDMシンボルが伝送される一実施例において、空間的プロセッサは各OFDMサブチャンネルもしくはピンの処理のための副空間プロセッサを含むかもしれない。

【0026】

一システム例において、APにはN個のアンテナがあるかもしれない。またUTにはM個のアンテナがあるかもしれない。従って、APのアンテナとUTのアンテナ間にはM x

10

20

30

40

50

Nの経路がある。これらの多経路を用いてスループットを改良するための種々の空間的方法是当業者に周知である。時空間送信ダイバーシチ（STTD）システム（ここではダイバーシチともいう）においては、送信データはフォーマットされ、符号化され、データの単一ストリームとしてすべてのアンテナから送信される。M個の送信アンテナおよびN個の受信アンテナにより形成されるかもしれないMIN（M，N）個の独立したチャンネルがあるかもしれない。空間的多重化は、これらの独立した経路を利用し、送信レートを向上させるために、各独立した経路上に異なるデータを送出するかもしれない。

#### 【0027】

APとUT間のチャンネル特性を学習するか、または適応するための種々の方法は公知である。一意的パイロットが各送信アンテナから送信されるかもしれない。パイロットは各受信アンテナで受信され、測定される。次にチャンネル状態情報のフィードバックは送信に用いるために送信装置に戻されるかもしれない。測定されたチャンネル行列の固有分解が、チャンネル固有モードを決定するために実行されるかもしれない。受信機でのチャンネル行列の固有分解を避けるための代替方法は、受信機での空間処理を簡単化するためのパイロットとデータの固有偏向を利用することである。

#### 【0028】

したがって、現在のチャンネル状態に依存して、データレートを変えることが、システム内の種々のユーザ端末への送信のために利用可能かもしれない。特に、APと各UT間の特定のリンクは、共有されるかもしれないAPから1つ以上のUTへのマルチキャストまたは放送リンクよりも高性能であるかもしれない。この例は後で詳述される。無線LAN送受信機240は、APとUT間の物理リンク用にどの空間処理が用いられているかに基づいてサポート可能なレートを決定するかもしれない。この情報はMAC処理で用いるために接続280によりフィードバックされるかもしれない。

#### 【0029】

UTデータの必要性およびサイズとフォームファクタによってアンテナの個数が検討されるかもしれない。例えば、高精細ビデオディスプレイは、帯域要求が高いため、例えば4個のアンテナを含み、一方PDAは2個で満足するかもしれない。アクセスポイントの一例には4個のアンテナがあるかもしれない。

#### 【0030】

ユーザ端末106は図2に示したアクセスポイント104に類似した方法で展開されるかもしれない。フロー260をLAN送受信機（UTは有線、無線に拘わらずそのような送受信機を含むかもしれないが）に接続させるよりむしろ、フロー260は、一般に、UTもしくはそれに接続されている装置上で動作している1つ以上のアプリケーションもしくは処理から受信されるかしくはそれらに提供される。AP104またはUT106のどちらかに接続された、より高いレベルは任意の形式のものであるかもしれない。ここに記述した層は単に例として示したものである。

#### 【0031】

##### 既存802.11 MAC

上述したように、ここに詳述した種々の実施例は既存システムと互換性があるように展開されるかもしれない。IEEE802.11(e)の機能セット（先行の802.11標準と後方互換性がある）は、先行する標準に導入された機能と共に、本節で要約される種々の機能を含む。これらの機能の詳述に対してはそれぞれのIEEE802.11標準を参照のこと。

#### 【0032】

基本的な802.11 MACは衝突回避付搬送波感知多重アクセス（CSMA/CA）ベースの分散調整機能（DCF）および集中調整機能（PCF）から成る。DCFは集中管理なしで媒体のアクセスを可能とする。PCFは集中管理を提供するためにAPで展開される。DCFおよびPCFは衝突を避けるために連続した送信信号間の種々のギャップを利用する。送信信号はフレームと呼ばれ、フレーム間のギャップはフレーム間隔（IFS）と呼ばれる。フレームは、ユーザデータフレーム、制御フレームまたは管理フレー

10

20

30

40

50

ムであるかもしれない。

【 0 0 3 3 】

フレーム間隔時間は挿入されたギャップの形式に従って変化する。図 3 に 8 0 2 . 1 1 のフレーム間隔パラメータ、すなわち短フレーム間隔 ( S I F S )、集中フレーム間隔 ( P I F S ) および D C F フレーム間隔 ( D I F S )、を図示する。 S I F S < P I F S < D I F S であることに注意すること。より短い期間に続く送信は、チャンネルアクセスを試みる前により長く待たなければならない送信よりも、高い優先度を有しているだろう。

【 0 0 3 4 】

C S M A / C A の搬送波感知 ( C S M A ) 機能に従って、一つの端末 ( S T A ) は、チャンネルが少なくとも D I F S 期間中にアイドル状態であることを検出した後でチャンネルへのアクセスを獲得するかもしれない。(用語 S T A はここに用いられる場合、 W L A N にアクセスする任意の端末のことをいい、ユーザ端末およびアクセスポイントを含むかもしれない)。衝突を回避するために、各 S T A はチャンネルにアクセスする前に D I F S に加えてランダムに選択されたバックオフを待つ。より長いバックオフを有する S T A は、より高い優先度の S T A がチャンネルで送信を始める時に気づき、その結果、その S T A との衝突を避けるだろう。(各待機 S T A は、その対応するバックオフを、チャンネル上に他方の送信を検出する前に待った時間だけ減少させるかもしれない。その結果、相対的な優先度を維持する)。このように、プロトコルの衝突回避 ( C A ) 機能に続き、 S T A は [ 0、C W ] の間のランダムな期間をバックオフとする。ここで C W は初めに C W m i n になるように選ばれているが、最大値 C W m a x になるまで衝突毎に 2 倍ずつ増加する。

【 0 0 3 5 】

図 4 に物理層 ( P H Y ) 送信セグメント 4 0 0 の例を図示する。これは D C F に従ってアクセスするための D I F S + バックオフの使用を例示するものである。現在の送信 4 1 0 はこのチャンネルを利用している。この例において、送信 4 1 0 が終了すると、より高い優先度のアクセスは発生せず、従って新しい送信 4 2 0 が D I F S とそれに付随するバックオフ期間の後に始まる。以下の検討において、送信 4 2 0 を行う S T A は、この場合競合により送信機会を獲得したと言われる。

【 0 0 3 6 】

S I F S は、特定の S T A だけが現在の送信に応答すると予想されるフレーム系列の間、用いられる。例えば、確認応答 ( A C K ) がデータの受信フレームに응答して送信される場合、その A C K は、受信データ + S I F S に続いて、直ちに送信されるかもしれない。他の送信信号系列もフレーム間に S I F S を用いるかもしれない。送信準備完了 ( C T S ) フレームは S I F S の後で送信要求 ( R T S ) フレームに続くかもしれない。次に、データが C T S の 1 S I F S 後に送信されるかもしれない。その後、 A C K がデータ後の S I F S に続くかもしれない。指摘したように、そのようなフレーム系列はすべて S I F S が挿入される。 S I F S 期間は以下の 3 項目のために用いられるかもしれない。すなわち、( a ) チャンネルにおけるエネルギーの検出、並びにエネルギーが消失 (すなわちチャンネルが空く) したかどうか決定するため、( b ) 前のメッセージを復号し、送信信号が正しく受信されたことを A C K フレームが示すかどうかを決定する時間、および ( c ) S T A 送受信機が受信から送信へ、並びにその逆に、切り替わる時間。

【 0 0 3 7 】

図 5 に物理層 ( P H Y ) の送信セグメント 5 0 0 の例を図示する。これは A C K の前に D I F S アクセスより優先度の高い S I F S の使用を例示するものである。現在の送信 5 1 0 はこのチャンネルを利用している。送信 5 1 0 が終了すると、この例では送信 5 1 0 後の S I F S 後に A C K 5 2 0 が続く。 D I F S が終了する前に A C K 5 2 0 が始まり、従って、送信の獲得を試みる他の S T A はそれに成功しないことに注意すること。この例において、 A C K 5 2 0 の完了後に、より優先度の高いアクセスは発生せず、従って、 D I F S と付随するバックオフ期間の後に、もしあれば新しい送信 5 3 0 が始まる。

【 0 0 3 8 】

R T S / C T S フレーム系列は ( フロー制御機能を提供することに加えて )、データフ

10

20

30

40

50

フレーム送信に対する保護を改良するために用いられるかもしれない。RTSおよびCTSは後続のデータフレーム、ACK、および挿入されたSIFSに関する期間長情報を含む。RTSまたはCTSのどちらかを受信しているSTAは、それらのネットワーク割当ベクトル(NAV)上でその占有期間を無効とし、その期間は媒体をビジーであるとして扱う。典型的には、指定された長さより長いフレームはRTS/CTSにより保護され、一方より短いフレームは保護無しで送信される。

#### 【0039】

PCFは、APがチャネルの集中制御を提供できるように用いられるかもしれない。APは、媒体がPIFS期間中アイドル状態であることを検出した後に媒体の制御を獲得するかもしれない。PIFSはDIFSより短く、従って、DIFSより高い優先度を持っている。APが一度チャネルへのアクセスを獲得すると、他のSTAへ無競合アクセス機会を提供でき、それによりDCFに比べて、MAC効率を高めることができる。SIFSはPIFSより高い優先度を有するため、PCFはチャネル制御を行う前にSIFS系列が完了するまで待たなければならないことに注意のこと。

#### 【0040】

一度APがPIFSを用いて媒体へのアクセスを獲得すると、APは関連STAへのポーリングされたアクセスを提供できる無競合期間(CFP)を確立できる。無競合ポーリング信号(CF-Poll)、または単にポーリング信号は、APによって送信され、ポーリングされたSTAからAPへの送信がそれに続く。ポーリングされたSTAはDIFSまたはバックオフを待つ必要はないが、STAはCF-Pollに続くSIFS期間、待機しなければならない。802.11(e)はポーリングに対する拡張を含む種々の拡張を導入した。その例は以下に図9を参照してさらに詳述される。

#### 【0041】

APによって送信されたビーコンはCFPの期間長を確立する。これは競合アクセスを防ぐためにRTSまたはCTSを用いることと同様である。しかし、隠れ端末問題はビーコンを受信することができないがその送信がAPによってスケジューリングされた送信を妨害するかもしれない端末から発生する可能性がある。CFP中に送信を始める各端末による自己へのCTSを用いることにより、さらなる保護が可能となる。

#### 【0042】

ACKおよびCF-Pollは1個のフレーム内に含まれることが許されており、また、MAC効率を高めるためにデータフレームと共に含まれているかもしれない。SIFS < PIFS < DIFSの関係が決定論的な優先度手順をチャネルアクセスに提供することに注意のこと。DCFにおけるSTA間の競合アクセスはバックオフメカニズムに基づき確率的である。

#### 【0043】

また、初期の802.11標準は大きいパケットを小さいフラグメントに分割することを規定した。そのような分割の1つの利点は、セグメント内の誤りによる再送信の必要性が、大きいパケット内の誤りによるものに比べると小さいということである。これらの標準による分割の1つの欠点は、確認応答送信に関し、各セグメントに対するACK送信をする必要があり、その付加的ACK送信およびフラグメント送信に対応する付加的SIFSを共に送信する必要があることである。これを図6に例示する。物理層(PHY)送信セグメント600の例によりNセグメントの送信およびそれぞれの確認応答を例示する。現在送信信号610が送信されている。送信信号610の終わりで、第1のSTAは、チャネルへのアクセスを獲得するためにDIFS620とバックオフ630を待つ。第1のSTAはN個のフラグメント640A-640Nを第2のSTAに送信する。フラグメントの後ろに、SIFS650A-650NのN個の遅延を発生させなければならない。第2のSTAは、N個のACKフレーム660A-660Nを送信する。第1のSTAは各フラグメント間でSIFSを待たなければならないため、結局N-1個のSIFS670A-670N-1がある。したがって、1パケット、1ACK、および1SIFSを送信するのとは対照的に、分割されたパケットはN個のACKならびに2N-1個のSIFS

10

20

30

40

50

の時間およびパケット送信と同じ時間を必要とする。

【 0 0 4 4 】

8 0 2 . 1 1 ( e ) 標準は、先行する 8 0 2 . 1 1 ( a )、( b )、および ( g ) による M A C を改良するための拡張を加えている。8 0 2 . 1 1 ( g ) および ( a ) は、いずれも O F D M システムであり、同様なものであるが、異なる帯域で動作する。8 0 2 . 1 1 ( b ) のような低速 M A C プロトコルの種々の機能は、後に詳述する非効率さを導入しながらも、より高いビットレートのシステムに進展した。

【 0 0 4 5 】

8 0 2 . 1 1 ( e ) において、D C F は拡張され、拡張分散チャネルアクセス ( E D C A ) と呼ばれる。E D C A の最重要サービス品質 ( Q o S ) の拡張は調停フレーム間間隔 ( A I F S ) の導入である。A I F S [ i ] は指標 i で識別されるトラヒッククラス ( T C ) に関連している。A P は他の S T A が使用できる A I F S [ i ] 値と異なる A I F S [ i ] 値を用いるかもしれない。A P のみが P I F S と等しい A I F S [ i ] 値を用いるかもしれない。それ以外は A I F S [ i ] は D I F S 以上である。デフォルトで、「音声」と「ビデオ」トラヒッククラスに対する A I F S は D I F S と等しくなるように選択される。低優先度を意味するより長い A I F S はトラヒッククラス「ベストエフォート」および「バックグラウンド」用に選択される。

【 0 0 4 6 】

また、競合ウィンドウのサイズは T C の関数とされる。最高優先度のクラスは C W = 1、すなわちバックオフ無し、の設定が許可されている。他の T C に対し、種々の競合ウィンドウサイズは確率的な相対的優先度を与えるが、遅延保証を得るために用いることはできない。

【 0 0 4 7 】

8 0 2 . 1 1 ( e ) は送信機会 ( T X O P ) を導入した。M A C 効率を高めるために、S T A が、E D C A により、または H C C A でのポーリングされたアクセスにより媒体を取得した場合、S T A は単一フレームより多く送信することが許可されるかもしれない。1 つ以上のフレームを T X O P と呼ぶ。媒体上の T X O P の最大長はトラヒッククラスに依存し、A P によって確立される。また、ポーリングされた T X O P の場合には、A P は T X O P の許可された期間長を示す。T X O P の間、S T A は S I F S および受信先からの A C K とを挿入した一連のフレームを送信することができる。各フレームに対する D I F S + バックオフを待つ必要性を除去することに加え、T X O P を獲得した S T A は、確実に後続の送信のためのチャネルを保持することができる。

【 0 0 4 8 】

T X O P の間、受信先からの A C K はフレーム毎であるかもしれないし ( 前の 8 0 2 . 1 1 M A C と同様に )、または、後で検討するように直後のもしくは遅延したブロック A C K を用いるかもしれない。また、特定のトラヒックフロー、例えば放送またはマルチキャスト、に対して A C K ポリシーは許可されていない。

【 0 0 4 9 】

物理層 ( P H Y ) 送信セグメント 7 0 0 の例を図 7 に示す。1 フレーム毎に確認応答がある T X O P を例示する。現在の送信信号 7 1 0 が送信されている。送信 7 1 0 に続き、また、もしあれば D I F S 7 2 0 およびバックオフ 7 3 0 を待った後に、S T A は T X O P 7 9 0 を獲得する。T X O P 7 9 0 は N 個のフレーム 7 4 0 A - 7 4 0 N を含み、各フレームには N 個のそれぞれの S I F S 7 5 0 A - 7 5 0 N が後続する。受信 S T A は N 個のそれぞれの A C K 7 6 0 A - 7 6 0 N に応答する。A C K 7 6 0 には N - 1 個の S I F S 7 7 0 A - 7 7 0 N - 1 が後続する。各フレーム 7 4 0 はプリアンプル 7 7 0 およびヘッダ並びにパケット 7 8 0 を含むことに注意のこと。後で詳述する実施例により、プリアンプル用に確保された送信時間の長さを大幅に減少することができる。

【 0 0 5 0 】

図 8 にブロック確認応答のある T X O P 8 1 0 を例示する。T X O P 8 1 0 は競合またはポーリングによって獲得されるかもしれない。T X O P 8 1 0 は N 個のフレーム 8 2 0

10

20

30

40

50

A - 8 2 0 N を含み、各フレームには N 個のそれぞれの S I F S 8 3 0 A - 8 3 0 N が後続する。フレーム 8 2 0 および S I F S 8 3 0 の送信に続き、ブロック A C K 要求 8 4 0 が送信される。受信 S T A はブロック A C K 要求に後で一度に応答する。ブロック A C K はフレームのブロックの送信完了直後であるかもしれない。または受信機のソフトウェアによる処理を可能にするために遅延されるかもしれない。

【 0 0 5 1 】

後で詳述する実施例により、フレーム間の送信時間（この例では S I F S ）の長さを大幅に減少することができる。いくつかの実施例において、連続した送信（すなわちフレーム）間で遅延する必要はない。

【 0 0 5 2 】

8 0 2 . 1 1 ( a ) および他の標準において、ある送信フォーマットに対し、各フレームの最後に付加的遅延を加える信号拡張が定義されることに注意のこと。S I F S の定義に技術的に含まれていないが、後で詳述する種々の実施例により、信号拡張を取り除くこともできる。

【 0 0 5 3 】

ブロック A C K 機能により効率が改善される。一例において、1 0 2 4 個のフレームに対応する最大 6 4 個の M A C サービスデータユニット ( S D U ) ( 各々はおそらく 1 6 個のフラグメントに分割されている ) が S T A によって送信されるかもしれない。一方受信先 S T A は、フレームのブロックの最後に 1 0 2 4 個のフレームの各々の A C K 状態を示すただ一つの応答を提供することが可能である。通常、高いレートでは M A C S D U は分割されまいだろう、また、低待ち時間のために、受信先からのブロック A C K を要求する前に、6 4 個より少ない M A C S D U が送信されるかもしれない。このような場合、M フレームを送信するための合計時間は M フレーム + M S I F S + M A C K + M - 1 S I F S から M フレーム + M S I F S + ブロック A C K に減少する。以下に詳述する実施例はブロック A C K 効率に関してさらに改良する。

【 0 0 5 4 】

8 0 2 . 1 1 ( e ) が導入した直接リンクプロトコル ( D L P ) により、S T A は基本サービスセット ( B S S ) ( 同じ A P で制御される ) 内でフレームを直接別の受信先 S T A に転送できる。A P はポーリングされた T X O P を S T A 間のフレーム直接転送に利用できるようにするかもしれない。この機能の導入の前は、ポーリングされたアクセスの期間中、ポーリングされた S T A からのフレームの受信先は常に A P であり、その A P は順番にフレームを受信先 S T A に転送したであろう。2 ホップのフレーム転送を除去することによって、媒体効率は改良される。さらに先で詳述する実施例は D L P 転送の効率をかなり上昇させる。

【 0 0 5 5 】

8 0 2 . 1 1 ( e ) はハイブリッド調整機能 ( H C F ) と呼ばれる拡張した P C F も導入する。H C F 制御チャネルアクセス ( H C C A ) において、A P は制御アクセスフェーズ ( C A P ) を確立するためにいつでもチャネルへアクセスできる。C A P は C F P に類似しており、ビーコン直後だけでなく競合フェーズの間にいつでも送信機会を提供するために用いられる。A P はバックオフなしの P I F S の間待つことによって、媒体にアクセスする。

【 0 0 5 6 】

図 9 に物理層 ( P H Y ) 送信セグメント 9 0 0 の例を図示する。H C C A を用いてポーリングした T X O P を例示する。この例において、A P はポーリング信号を競合する。現在、送信信号 9 1 0 が送信されている。送信信号 9 1 0 に続き、A P は P I F S の間待ち、次に S T A 宛のポーリング信号 9 2 0 を送信する。チャネルを競合している他の S T A は少なくとも D I F S を待たなければならなかったことに注意のこと。D I F S は示したように送信されたポーリング信号 9 2 0 のため現れない。ポーリングされた S T A はポーリング信号 9 2 0 および S I F S 9 3 0 に続いてポーリングされた T X O P 9 4 0 を送信する。A P は各ポーリングされた T X O P 9 4 0 およびポーリング信号 9 2 0 の間の S I

10

20

30

40

50

F Sを待ってポーリングを続けるかもしれない。代替シナリオにおいて、A Pは送信信号9 1 0からP I F Sを待つことによりC A Pを確立するかもしれない。A PはC A Pの間、1つ以上のポーリング信号を送信するかもしれない。

【0057】

#### M A Cの改良

上述したように、先行のM A Cの種々の非効率的機能は後続版に提示された。例えば、6 4 M b p sに対して1 1 M b p s用に設計された非常に長いプリアンプルは非効率を招く。レートの上昇に従ってM A Cプロトコルデータユニット(M P D U)は縮小し続けるため、種々のフレーム間隔および/またはプリアンプルを一定に保つことは関連するチャネル利用の減少を意味する。例えば、高データレートのM I M O M P D U送信信号は7 2  $\mu$  s e cのプリアンプルがある8 0 2 . 1 1 ( g )に比べ、わずかに数マイクロ秒の長さかもしれない。S I F S、信号拡張および/またはプリアンプルのような遅延を除去または減少させると、スループットおよびチャネル利用度が向上するだろう。

【0058】

図10は無ギャップの複数の連続した送信を含むT X O P 1 0 1 0の実施例である。T X O P 1 0 1 0は連続してギャップ無しに送信されるN個のフレーム1 0 2 0 A - 1 0 2 0 Nを含む(これを図8に示したT X O P 8 1 0で要求されるS I F Sと比較のこと)。T X O P内のフレーム数は受信機のバッファおよび復号能力によってのみ制限される。S T AがT X O P 1 0 1 0のブロックA C Kと共に連続したフレームを送信している場合、S I F S期間を挿入する必要はない。他のS T Aは連続したフレームの間で媒体へのアクセスを獲得する必要がないからである。選択的なブロックA C K要求1 0 3 0がN個のフレームに付加される。ある種のトラヒックは確認応答を必要としないかもしれない。ブロックA C K要求はT X O Pに続いて直ちに応答されるか、または後で送信されるかもしれない。フレーム1 0 2 0は信号拡張を必要としない。T X O P 1 0 1 0は、ここに詳述されるT X O Pが必要な実施例のいずれかで展開されるかもしれない。

【0059】

図10に示すように、T X O Pにおける連続したフレームとフレームの間のS I F Sの送信は、全フレームが同一のS T Aで送信される場合、除去されるかもしれない。8 0 2 . 1 1 ( e )において、そのようなギャップは受信機での複雑さに対する要求を限られたものにするために存続された。8 0 2 . 1 1 ( e )標準において、1 0  $\mu$  s e cのS I F S期間および6  $\mu$  s e cのO F D M信号拡張は、受信機に対して受信フレームの処理(復調および復号を含む)のために合計1 6  $\mu$  s e cを提供する。しかし、P H Yレートが大きい場合、この1 6  $\mu$  s e cは著しく非効率的である。M I M O処理を導入しているいくつかの実施例においては、1 6  $\mu$  s e cであっても処理を完了するには不十分であるかもしれない。代わりに、この実施例において、1 S T AからA Pまたは(直接リンクプロトコルを用いて)他のS T Aへの連続した送信の間のS I F SおよびO F D M信号拡張は除去される。したがって、送信完了後に、M I M O受信機の処理およびチャネル復号(例えば、ターボ/畳み込み/L D P C復号)のために、付加的期間を必要とする受信機は、媒体がその付加的送信のために使われている間、これらの機能を実行するかもしれない。上述したように、確認応答は後で(例えばブロックA C Kを用いて)送信されるかもしれない。

【0060】

S T A間の異なる伝搬遅延のため、S T Aの異なるペア間の送信はガード期間により分離されるかもしれない。これにより、異なるS T A(図10中では示さないが、後に詳述する)からの媒体上で連続した送信の間の受信側における衝突を避ける。実施例において、1 O F D Mシンボルのガード期間(4  $\mu$  s e c)は8 0 2 . 1 1のすべての動作環境に対して十分である。同一のS T Aから異なる受信先S T Aへの送信は(図10に示すように)ガード期間で分離される必要はない。さらに先で詳述するこれらのガード期間はガードバンドフレーム間隔(G I F S)と呼ばれるかもしれない。

【0061】

10

20

30

40

50

SIFSおよび/または信号拡張を用いる代わりに、所要受信機処理時間（例えばMIMO処理および復号用）は、ウィンドウベースのARQ（例えばGBN型またはSR型）を用いることにより提供されるかもしれない。これらの方法は当業者に周知である。既存802.11のSAW型MAC層ACKは、802.11(e)において、最大1024個のフレームとブロックACKを備えたウィンドウ様メカニズムへと拡張されている。標準的ウィンドウベースARQメカニズムを導入する方が、802.11(e)で設計されたアドホックブロックACK法より好ましいかもしれない。

【0062】

最大許容ウィンドウは受信機の処理の複雑さおよびバッファリングで決定されるかもしれない。送信機は受信機ウィンドウを満たすに十分なデータを送信機-受信機ペアの間で得られるピークPHYレートで送信することが許されているかもしれない。例えば、受信機の処理はPHYレートを追従できないかもしれないため、受信機はそれらを復号することができるまで軟復調出力を格納する必要があるかもしれない。したがって、ピークPHYレートでの物理層処理のためのバッファリング要求は最大許容ウィンドウを決定するために用いられるかもしれない。

10

【0063】

一実施例において、受信機は、その物理層バッファをオーバーフローすることなく所与のPHYレートで処理できる最大許容PHYブロックサイズを、通知するかもしれない。代替的には、受信機は、その物理層バッファをオーバーフローすることなく最大PHYレートで処理できる最大許容PHYブロックサイズを、通知するかもしれない。より低いPHYレートでは、より長いブロックサイズがバッファオーバーフロー無しに処理されるかもしれない。周知の公式が送信機によって用いられ、所与のPHYレートに対する最大許容PHYブロックサイズを、通知された最大PHYレートにおける最大許容PHYブロックサイズから計算するかもしれない。

20

【0064】

通知された最大PHYブロックサイズが静的なパラメータの場合、物理層バッファが処理され、また受信機が次のPHYに対する準備ができる以前の時間の総計は、送信機およびスケジューラも知っているかもしれないもう一つの受信機パラメータである。代替的に、通知された最大PHYブロックサイズは物理層バッファの使用度に従って動的に変化するかもしれない。

30

【0065】

受信機の処理遅延はARQに対する往復遅延を決定するために用いられるかもしれない。往復遅延は、アプリケーションが観測する遅延を決定するために順番に用いられるかもしれない。したがって、低待ち時間サービスを可能にするために、許容PHYブロックサイズは制限されるかもしれない。

【0066】

図11に所要プリアンブル送信量の減少を例示するTXOP1110の一実施例を図示する。TXOP1110はN個の連続した送信1130A-1130Nおよびその前のプリアンブル1120を含む。選択的にブロックACK要求1140が付加されるかもしれない。この例において、送信信号1130はヘッダおよびパケットを含む。TXOP1110を図7のTXOP790と対照のこと。図7では、各フレーム740はヘッダおよびパケットに加えてプリアンブルを含む。1つのプリアンブルを送ることにより、同じ量の送信データに必要なプリアンブル送信はN個のプリアンブルではなく1個のプリアンブルとなる。

40

【0067】

したがって、プリアンブル1120は連続した送信信号から除去されるかもしれない。最初のプリアンブル1120は、信号の捕捉およびOFDMの精細な周波数捕捉のために、受信機によって用いられるかもしれない。MIMO送信に対し、受信機が空間チャンネルを推定できるようにするために、最初のプリアンブル1120は現在のOFDMのプリアンブルに比べて拡張されるかもしれない。しかし、同じTXOP内の後続するフレームは

50

追加のプリアンブルを必要としないかもしれない。OFDMシンボル内のパイロットトーンは一般に信号追跡には十分である。代替実施例において、(プリアンブルのような)付加的シンボルがTXOP 1110の間に周期的に挿入されるかもしれない。しかし、全体のプリアンブルオーバーヘッドは顕著に減少するかもしれない。プリアンブルは必要に応じてのみ送信されるかもしれないし、またそれとは異なり、前に送信されたプリアンブルからの経過時間に基づいて送信されるかもしれない。

【0068】

TXOP 1110が、既存システムの機能を取り入れるかもしれないことに注意のこと。例えば、ブロックACKは選択的である。より頻繁なACKがサポートされるかもしれない。10  
 そうであっても、GIFSのようなより短いギャップを、より長いSIFS(もし使われていれば信号拡張を加える)の代わりに挿入されるかもしれない。上述のように、連続した送信1130はより大きいパケットのセグメントを含むかもしれない。同じ受信STAへの連続した送信1130に対するヘッダは圧縮されるかもしれないことにさらに注意のこと。圧縮されたヘッダの例はさらに先で詳述する。

【0069】

図12に上述した種々の態様を組み込むための方法1200の一実施例を図示する。これはプリアンブルの統合、SIFSのようなギャップの除去および適宜GIFを挿入することを含んでいる。処理はブロック1210で始まる。このブロックで、STAはここに詳述した方法のいずれかを用いてTXOPを獲得する。ブロック1220において、プリアンブルが必要に応じて送信される。そのプリアンブルは既存プリアンブルより長いか、20  
 または短いかもしれないし、また、種々のパラメータによって、異なるかもしれない。このパラメータとは、例えば、必要に応じて受信STAがMIMOの空間チャネルを推定できる最後に送信されたプリアンブルからの経過時間である。ブロック1230において、STAは1つ以上のパケット(または、より一般的には任意の連続した送信)を受信先に送信する。追加プリアンブルは送信される必要がないことに注意のこと。代替実施例において、1つ以上の追加プリアンブルが選択的に送信されるかもしれない。または、プリアンブルのようなシンボルが必要に応じて挿入されるかもしれない。ブロック1240において、STAは選択的に追加受信STAへ送信するかもしれない。この場合、GIFSは必要に応じて挿入され、1つ以上の連続した送信信号は追加受信STAに送信されるかもしれない。次に、処理は終了するかもしれない。種々の実施例において、STAは、所要30  
 レベルの性能のために、必要に応じてGIFSおよび/またはプリアンブルを挿入して、2個より多いSTAに送信し続けるかもしれない。

【0070】

したがって、上述したように、MACの効率は、STAから複数の受信先STAへの送信を連続した送信に統合し、その結果、ガード期間の多くまたはすべてを除去し、プリアンブルオーバーヘッドを減少させることにより、さらに改善されるかもしれない。1つのプリアンブル(または、パイロット送信)が、同じSTAから異なる受信先STAへの複数の連続した送信のために用いられるかもしれない。

【0071】

ポーリング信号の統合によりさらに効率があがるかもしれない。一実施例において、いくつかのポーリング信号が制御チャネルに統合されるかもしれない。その例は以下に詳述される。一例において、APはTXOPを割当てるポーリングメッセージを含む信号を複数の受信先STAに送信するかもしれない。対照的に、802.11(e)においては、APからのCF-PollにSIFSが続き次いで各TXOPが続く。そのようないくつかのCF-Pollメッセージが、いくつかのTXOPを割当てるために用いる単一の制御チャネルメッセージ(以下で詳述する実施例においてSCHEDメッセージと呼ばれる)に統合されると、効率は改善される。一般的な実施例において、統合ポーリング信号およびそのそれぞれのTXOPに対して、いずれかの期間が割当てられるかもしれない。実施例を図15を参照して以下に詳述する。また、さらなる例もここに含まれる。

【0072】

10

20

30

40

50

さらに効率を改善するために、制御チャネル（すなわち S C H E D ）メッセージは階層レート構成で符号化されるかもしれない。それにより、A P と S T A 間のチャネル品質に従って、任意の S T A へのポーリングメッセージが符号化されるかもしれない。ポーリングメッセージの送信順序は割当てられた T X O P の順序である必要はないが、符号化のロバスト性に従う順序であるかもしれない。

#### 【 0 0 7 3 】

図 1 3 に物理層（ P H Y ）の送信セグメント 1 3 0 0 の例を図示する。統合されたポーリング信号およびそのそれぞれの T X O P を例示する。統合されたポーリング信号 1 3 1 0 が送信される。ポーリング信号は、その例をここに詳述する制御チャネル構造を用いて送信されるかもしれない。または当業者には直ちに明白である無数の代替方法を用いて送信されるかもしれない。この例において、ポーリング信号と順方向リンクの T X O P 間のフレーム間隔の必要性を除去するために、順方向リンク T X O P 1 3 2 0 は統合ポーリング信号 1 3 1 0 の後に直接送信される。順方向リンク T X O P 1 3 2 0 に続いて、種々の逆方向リンク T X O P 1 3 3 0 A - 1 3 3 0 N が、 G I F S 1 3 4 0 が適宜挿入されている状態で、送信される。1 S T A から連続した送信を行う場合、 G I F S を含む必要はないことに注意のこと。（ A P から種々の S T A へ発する順方向リンク送信には G I F S 要求がないのと同様）。この例において、逆方向リンク T X O P は S T A から S T A （すなわちピアツーピア） T X O P （例えば、 D L P を用いた）を含む。図示した送信順序は単に例示のためであることに注意のこと。順方向および逆方向リンク T X O P （ピアツーピア送信を含む）は入れ替えられるかもしれないし、または分散されるかもしれない。いくつかの構成では他の構成と同程度の数のギャップ除去を結果としてもたらさないかもしれない。当業者はここに教示した点に照らして容易に無数の代替実施例を適合させるだろう。

#### 【 0 0 7 4 】

図 1 4 にポーリング信号を統合するための方法 1 4 0 0 の一実施例について図示する。処理はブロック 1 4 1 0 で始まる。そこでは、チャネル資源が 1 つ以上の T X O P に割当てられる。任意のスケジューリング機能が、 T X O P の割当決定をするために展開されるかもしれない。ブロック 1 4 2 0 において、その割当てに従って T X O P を割当てするためのポーリング信号が統合される。ブロック 1 4 3 0 において、統合ポーリング信号は 1 つ以上の制御チャネル（すなわち、以下で詳述する実施例における、 S C H E D メッセージの C T R L J セグメント）上で 1 つ以上の S T A に送信される。代替実施例において、任意のメッセージング方法が、統合ポーリング信号を送信するために展開されるかもしれない。ブロック 1 4 4 0 において、 S T A は T X O P を、統合ポーリング信号内のポーリングされた割当てに従って、送信する。次に、処理が終了するかもしれない。この方法は、システムピーコン区間のすべてまたは一部を含むかもしれない任意の長さの統合ポーリング信号区間に連携して展開されるかもしれない。統合ポーリング信号は、上述したように競合ベースのアクセス、または既存ポーリングと共に間欠的に用いられるかもしれない。一実施例において、方法 1 4 0 0 は周期的に、またはシステムローディングやデータ伝送要求のような他のパラメータに従って繰り返されるかもしれない。

#### 【 0 0 7 5 】

種々の態様を示す M A C プロトコルの一実施例を図 1 5 および図 1 6 を参照して詳述する。この M A C プロトコルは、これと共に同時に出願され、本発明の譲受人に譲渡された、同時係属中の米国特許出願 XX/XXX,XXX、XX/XXX,XXX および XX/XXX,XXX（代理人事件番号 0 3 0 4 2 8、0 3 0 4 3 3、0 3 0 4 3 6）” WIRELESS LAN PROTOCOL STACK ”（無線 LAN プロトコルスタック）にさらに詳述される。

#### 【 0 0 7 6 】

図 1 5 に T D D M A C フレーム区間 1 5 0 0 の例を示す。この場面における用語 T D D M A C フレーム区間の使用は以下に詳述する種々の送信セグメントが定義される期間を参照する。 T D D M A C フレーム区間 1 5 0 0 は、 8 0 2 . 1 1 システムにおける送信を説明するための用語フレームの一般的な使用と区別される。 8 0 2 . 1 1 の用語では

10

20

30

40

50

、TDD MACフレーム区間1500はビーコン区間またはビーコン区間の一部に類似しているかもしれない。図15および図16に関して詳述されるパラメータは単に例示のためである。通常の当業者は説明した要素のいくつかまたはすべてを用いて、また種々のパラメータ値を用いて、容易に本例を無数の代替実施例に適合させるだろう。MAC機能1500は以下のトランスポートチャネルセグメントの中に割当てられる：すなわち、放送、制御、順方向および逆方向トラヒック（それぞれ下りリンクフェーズおよび上りリンクフェーズと呼ばれる）、およびランダムアクセスである。

【0077】

一実施例において、TDD MACフレーム区間1500は図示するように5つのトランスポートチャネルセグメント1510 - 1550に分割された2msの時分割二重通信（TDD）である。別の順序および異なるフレームサイズは別の実施例で展開されるかもしれない。TDD MACフレーム区間1500の割当時間はある短い共通時間区間で量子化されるかもしれない。

10

【0078】

TDD MACフレーム区間内の5個のトランスポートチャネルの例は以下を含む。すなわち、(a)放送チャネル(BCH)1510。これは、放送制御チャネル(BCCH)を搬送する。(b)制御チャネル(CCH)1520。これは、順方向リンク上でフレーム制御チャネル(FCH)およびランダムアクセスフィールドバックチャネル(RFCH)を搬送する。(c)トラヒックチャネル(TCH)。これは、ユーザデータと制御情報を搬送し、さらに(i)順方向リンク上の順方向トラヒックチャネル(F-TCH)1530および(ii)逆方向リンク上の逆方向トラヒックチャネル(R-TCH)1540に細分される。(d)ランダムアクセスチャネル(RCH)1550。これは、(UTアクセス要求のための)アクセス要求チャネル(ARCH)を搬送する。パイロットビーコンもセグメント1510で送信される。

20

【0079】

フレーム1500の下りリンクフェーズはセグメント1510 - 1530を含む。上りリンクフェーズはセグメント1540 - 1550を含む。セグメント1560は後続のTDD MACフレーム区間の開始を示す。ピアツーピア送信を包含する代替実施例はさらに先で例証する。

【0080】

放送チャネル(BCH)とビーコン1510はAPによって送信される。BCH1510の最初の一部は、タイミングおよび周波数捕捉パイロットを含むパイロット信号のような共通物理層オーバーヘッドを含む。一実施例において、ビーコンはUTが周波数およびタイミング捕捉に用いる2つの短いOFDMシンボルから成る。UTがチャネル推定をするために用いる共通MIMOパイロットの8個の短いOFDMシンボルがそれに続く。

30

【0081】

BCH1510の2番目の部分はデータ部分である。BCHのデータ部分はトランスポートチャネルセグメント、CCH1520、F-TCH1530、R-TCH1540、およびRCH1550に関してTDD MACフレーム区間の割当を定める。また、サブチャネルに関してCCHの構成を定める。この例において、BCH1510は無線LAN120のカバレッジを定め、したがって、利用可能な最もロバスト性のあるデータ送信モードで送信される。全体のBCHの長さは固定されている。一実施例において、BCHはMIMO-WLANのカバレッジを定め、時空間送信ダイバーシチ(STTD)モードで符号化率1/4の二値移相変調(BPSK)を用いて送信される。この例において、BCHの長さは10個の短いOFDMシンボルに固定されている。他の種々の信号方法は代替実施例で展開されるかもしれない。

40

【0082】

APによって送信された制御チャネル(CCH)1520はTDD MACフレーム区間の残りの部分の構成を定め、統合ポーリング信号の使用を示す。CCH1520はロバスト性の高い送信モードを用いて複数のサブチャネルで送信される。各サブチャネルは異

50

なるデータレートである。第1のサブチャネルは最もロバスト性があり、すべてのUTで復号可能であると予想される。実施例において、符号化率1/4のBPSKが第1のCCHサブチャネルに用いられる。また、ロバスト性が減少している（効率は増加している）他のいくつかのサブチャネルも利用可能である。実施例において、最大3個の追加サブチャネルが用いられている。各UTは復号に失敗するまで順番にすべてのサブチャネルの復号を試みる。各フレームのCCHトランスポートチャネルセグメントは可変長であり、長さは各サブチャネルのCCHメッセージの数に依存している。逆方向リンクランダムアクセスバーストに対する確認応答はCCHの最もロバスト性のある（第1の）サブチャネルで搬送される。

#### 【0083】

CCHは順方向および逆方向リンクにおける物理層のバーストの割当を含む（TXOPに対する統合ポーリング信号に類似している）。この割当は順方向および逆方向リンク上でのデータ転送のためであるかもしれない。一般に、物理層バースト割当は、（a）MAC ID、（b）フレーム内の配置（F-TCHかR-TCH内）の開始時間を示す値、（c）配置の長さ、（d）専用物理層のオーバーヘッドの長さ、（e）送信モード、および（f）物理層バーストに用いられる符号化および変調方式、を含む。

#### 【0084】

CCH上の他の割当形式の例は、UTからの専用パイロット送信のための逆方向リンク上の割当、またはUTからのバッファおよびリンク状態情報送信のための逆方向リンク上の割当、を含む。CCHは未使用で残されることになるフレームの一部を定めるかもしれない。フレームのこれらの未使用部分はノイズフロア（および干渉）推定および近隣システムのピーコン測定をするためにUTによって用いられるかもしれない。

#### 【0085】

ランダムアクセスチャネル（RCH）1550は、UTがランダムアクセスバーストを送信するかもしれない逆方向リンクチャネルである。RCHの可変長はBCHの各フレームに対して特定される。

#### 【0086】

順方向トラヒックチャネル（F-TCH）1530はAP104から送信された1つ以上の物理層バーストを含む。各バーストはCCH割当てで指示されるように特定のMAC IDに送信される。各バーストは、（もしあれば）パイロット信号と、CCH割当て内に示された送信モード、符号化、並びに変調方式に従って送信されたMAC PDUのような専用物理層オーバーヘッドとを含む。F-TCHは可変長である。一実施例において、専用物理層オーバーヘッドは専用MIMOパイロットを含むかもしれない。図16を参照してMAC PDUの例を詳述する。

#### 【0087】

逆方向トラヒックチャネル（R-TCH）1540は1つ以上のUT106からの物理層バースト送信を含む。各バーストはCCH割当てで指示されるように特定のUTによって送信される。各バーストは、（もしあれば）専用パイロットプリアンブルおよび送信モード並びにCCH割当てで指示された符号化方式と変調方式とに従って送信されたMAC PDUを含むかもしれない。R-TCHは可変長である。

#### 【0088】

一実施例において、F-TCH1530、R-TCH1540、または両方は、空間的多重化または符号分割多重接続方法を用いて、異なるUTに関連しているMAC PDUの同時送信を可能とするかもしれない。MAC PDUが関連しているMAC ID（すなわち上りリンク上の送信端末、または下りリンク上の予定受信端末）を含むフィールドはMAC PDUヘッダに含まれるかもしれない。これは、空間多重化またはCDMAが用いられている場合に起こるかもしれないアドレス指定のあいまいさを解決するために用いられるかもしれない。代替実施例において、多重化が厳密に時分割法に基づいている場合、MAC IDはMAC PDUヘッダに必要なではない。アドレス指定情報が、TDD MACフレーム区間に与えられた期間を特定のMAC IDに割当ててCCHメッセ

10

20

30

40

50

ージ内に含まれているからである。空間多重化、符号分割多重化、時分割多重化、および当業者に周知の他の方法の任意の組み合わせが展開されるかもしれない。

【0089】

図16にパケット1610からMAC PDU1660の例についての形成を図示する。この例では、パケット1610はIPデータグラムまたはイーサネットセグメントであるかもしれない。フィールドのサイズと形式の例をこの例示により説明する。当業者は他の種々のサイズ、形式、および構成が本発明の範囲内で考えられることを認識するだろう。

【0090】

図示したように、データパケット1610はアダプテーション層でセグメントに分割される。各アダプテーション副層PDU1630はこれらのセグメント1620の1つを搬送する。この例において、データパケット1610はN個のセグメント1620A-Nに分割される。アダプテーション副層PDU1630はそれぞれのセグメント1620を含むペイロード1634を含む。形式フィールド1632（この例では1バイト）がアダプテーション副層PDU1630に付加される。

【0091】

論理リンク(LL)ヘッダ1642（この例では4バイト）がアダプテーション層PDU1630を含むペイロード1644に付加される。LLヘッダ1642の情報例はストリーム識別子、制御情報、および順序番号を含む。CRC1646がヘッダ1642とペイロード1644にわたって計算され、論理副層PDU(LL PDU)1640を形成するために付加される。論理リンク制御(LLC)および無線リンク制御(RLC)PDUが同様に形成されるかもしれない。LL PDU1640、LLC PDU、およびRLC PDUは、MUX機能によるサービスのために待ち行列（例えば、高QoSの待ち行列、ベストエフォート待ち行列、または制御メッセージ待ち行列）に置かれる。

【0092】

MUXヘッダ1652は各LL PDU1640に付加される。MUXヘッダ1652の一例は長さや形式を含むかもしれない（ヘッダ1652はこの例では2バイトである）。同様のヘッダは各制御PDU（すなわちLLCおよびRLC PDU）に対して形成されるかもしれない。LL PDU1640（または、LLCもしくはRLC PDU）はペイロード1654を形成する。ヘッダ1652およびペイロード1654はMUX副層PDU(MPDU)1650を形成する（MUX副層PDUはここではMUX PDUともいう）。

【0093】

この例では、MACプロトコルにより、連続したTDD MACフレーム区間になるように、共有媒体上の通信資源が割当られる、さらに先で詳述する代替実施例において、これらの形式のTDD MACフレーム区間は他の種々のMAC機能が差し込まれるかもしれない。MAC機能は競合ベースまたはポーリングされた機能を含み、かつ他の形式のアクセスプロトコルを用いる既存システムに接続することを含む。上述したように、スケジューラは各TDD MACフレーム区間内の1つ以上のMAC IDに対して割当られた物理層バーストのサイズを決定するかもしれない（統合ポーリングされたTXOPに類似）。送信されるべきデータを伴うすべてのMAC IDが必ずしも特定のTDD MACフレーム区間内のスペースを割当られないことに注意のこと。任意のアクセス制御またはスケジューリング方式が本発明の範囲の中で展開されるかもしれない。MAC IDに対する割当がなされると、そのMAC IDに対するそれぞれのMUX機能は、TDD MACフレーム区間に包含するため1つ以上のMUX PDU1650を含むMAC PDU1660を形成するだろう。1つ以上の割当られたMAC IDに対する1つ以上のMUX PDU1650はTDD MACフレーム区間（すなわち、上で図15を参照して詳述したTDD MACフレーム1500）に含まれるだろう。

【0094】

一実施例において、1つの態様は、MAC PDU1660の効率的な充填を考慮して

、部分的なMPDU 1650が送信されるのを認める。この例において、先行する送信から残された部分的MPDU 1650未送信バイトが含まれ、部分的MPDU 1664で特定されるかもしれない。これらのバイト1664は現在のフレーム中の新しいPDU 1666（すなわち、LL PDUまたは制御PDU）に先行して送信されるだろう。ヘッダ1662（この例では2バイト）はMUXポインタを含む。ポインタは現在のフレームで送信されるべき最初の新しいMPDU（この例ではMPDU 1666A）の始点を示す。ヘッダ1662はMACアドレスも含むかもしれない。

【0095】

MAC PDU 1660は、MUXポインタ1662、もしあれば初めに（先行割当から残された）部分的MUX PDU 1664、それに続く0以上の完全なMUX PDU 1666A - N、および、もしあれば（現在の割当からの）部分的MUX PDUまたは他の詰め物を含み、物理層バーストの割当られた部分を満たす。MAC PDU 1660はMAC IDに割当られた物理層バーストで搬送される。

10

【0096】

このように、MAC PDU 1660の例は、STAから別のSTAへ、受信先STAへ向けられた1つ以上のフローからのデータの一部を含み、送信されるかもしれない送信信号（802.11の用語ではフレーム）を例示する。効率的な充填は部分的MUX PDUの選択的使用によって達成される。各MAC PDUはTXOP（802.11用語）で、CCHに含まれる統合ポーリング信号に指示された時に、送信されるかもしれない。

20

【0097】

図15および図16で詳述した実施例は、統合ポーリング信号、縮小したプリアンブル送信、および各STA（APを含む）から物理層バーストを連続して送信することによるギャップの除去を含む種々の態様を例示している。これらの態様は802.11システムを含む任意のMACプロトコルにも適用可能である。代替実施例がさらに先で詳述される。それらの実施例は、MAC効率を達成し、またピアツーピア送信をサポートし、既存プロトコルもしくはシステムと統合および/または協調するための他の種々の方法を例証する。

【0098】

上述したように、ここに詳述した種々の実施例はチャンネル推定と厳しいレート制御を利用するかもしれない。媒体上で不要な送信を最小にすることにより高いMAC効率を得るかもしれないが、不適当なレート制御フィードバックは総合的なスループットを減少させる場合があるかもしれない。このように、MAC効率増加を相殺するかもしれない不適当なチャンネル推定によるスループットの損失を防ぐために、チャンネル推定とフィードバックが、すべてのMIMOモードでの送信レートを最大にするように、十分な機会が提供されるかもしれない。したがって、上述したように、またさらに先で詳述するように、MACの実施例は、受信機が送信機へレート制御フィードバックを提供する機会と同様に、十分なプリアンブル送信機会を提供するように設計されるかもしれない。

30

【0099】

一例において、APは送信信号中にMIMOパイロットを周期的に分散させる（TPを固定または可変パラメータとして少なくともTPms毎）各STAは、ポーリングされたTXOPを、チャンネルを推定するために他のSTAおよびAPが用いるかもしれないMIMOパイロットで始めるかもしれない。AP、または、別のSTAへの直接リンクプロトコル（さらに先で詳述する）を用いて送信する場合、MIMOパイロットは受信先STAで受信機処理の簡素化を支援するための偏向された参照信号であるかもしれない。

40

【0100】

APはACKフィードバックを提供するために受信先STAに機会を提供するかもしれない。また、受信先STAは、利用可能なMIMOモードに対するレート制御フィードバックを送信STAへ提供するために、これらのフィードバックの機会を利用するかもしれない。そのようなレート制御フィードバックは802.11(e)を含む既存802.1

50

1システムでは定義されていない。MIMOの導入はレート制御情報(MIMOモード毎)の総量を増加させるかもしれない。ある場合には、MAC効率における改良の利点を最大にするために、これらは厳しいレート制御フィードバックで補足されるかもしれない。

#### 【0101】

ここで導入し、さらに先で詳述する別の態様はSTAのためのバックログ情報とスケジューリングである。各STAはTXOPを次のTXOPの要求期間が後続するプリアンプルで開始するかもしれない。この情報はAPに対して定められている。APは数個の異なるSTAから次の要求されたTXOPに関する情報を集めて、続くTDD MACフレーム区間のためのTXOPの媒体における期間長の割当を決定する。APは媒体を共有する方法を決定するために異なる優先度またはQoS則を用いるかもしれない。または、STAからの要求に従って媒体を比例的に共有する非常に簡単な規則を用いるかもしれない。他のスケジューリング方法も展開されるかもしれない。次のTDD MACフレーム区間のためのTXOP割当はAPからの後続制御チャンネルメッセージ内に割当てられる。

10

#### 【0102】

##### 指定アクセスポイント

ここに詳述する実施例において、ネットワークは実際のアクセスポイントがある場合または無い場合の動作をサポートするかもしれない。実際のAPが存在する場合、それは例えば有線の太いパイプ接続(例えばケーブル、ファイバ、DSLもしくはT1/T3、イーサネット)または家庭娯楽用サーバに接続されるかもしれない。この場合、実際のAPはネットワーク内の装置の間を流れるデータの大部分のためのソースとシンクであるかもしれない。

20

#### 【0103】

実際のAPが存在しない場合、端末は、分散調整機能(DCF)または802.11b/g/aのような方法、または上述した802.11eの拡張分散チャンネルアクセスを用いてなお相互に通信するかもしれない。さらに先で説明するように、追加資源が必要な場合、媒体のより効率的な利用は集中スケジューリング方式で達成されるかもしれない。このネットワークアーキテクチャは、例えば、多くの異なる装置(例えばDVD-TV、CD-アンプ-スピーカなど)が相互に通信する必要がある家庭内で現れるかもしれない。この場合、ネットワーク端末は自動的に1つの端末をAPになるように指定する。以下に詳述するように、適応型調整機能(ACF)は指定されたアクセスポイントと共に利用されるかもしれないこと、および集中スケジューリング、ランダムアクセス、アドホック通信、またはそれらの任意の組み合わせで展開されるかもしれないことに注意のこと。

30

#### 【0104】

必ずしもすべてではないが、いくつかの非AP装置は拡張MAC性能を有しているかもしれない。また指定APとしての動作に適している。すべての装置が指定AP MAC性能を持ちうるように設計される必要であるというわけではないことに注意すべきである。QoS(例えば保証された待ち時間)、スループットおよび/または効率が重要である場合、ネットワークにおける装置の1つは指定AP動作が可能であることが必要であるかもしれない。

#### 【0105】

これは、指定APの性能は、一般に、より高い性能を持つ装置に関連するだろうということの意味する。この性能とは例えば電源電力、多数のアンテナおよび/または送信/受信チェーン、または高スループット要求のような1つ以上の特性である。(指定APを選択するための付加的要素はさらに先で詳述する)。したがって、ローエンドカメラまたは電話のようなローエンド装置は指定AP性能を持たされる必要はない。一方、ハイエンドビデオソースまたは高精細ビデオディスプレイなどのハイエンド装置は指定AP性能を備えるかもしれない。

40

#### 【0106】

APのないネットワークにおいて、指定APは実際のAPの役割を引き受け、縮小した機能性を有しているかもしれないし、有していないかもしれない。種々の実施例において

50

、指定 A P は以下を実行するかもしれない。( a ) ネットワークの基本サービスセット ( B S S ) I D を確立すること、( b ) ピーコンおよび放送チャネル ( B C H ) ネットワーク構成情報を送信することによりネットワークタイミングを設定すること ( B C H は次の B C H まで媒体の構成を定めるかもしれない)、( c ) 順方向制御チャネル ( F C C H ) を用いてネットワーク上にある端末の送信のスケジューリングにより接続を制御すること、( d ) アソシエーションを管理すること、( e ) Q o S フローに対するアドミッション制御を提供すること、および / または ( f ) 他の種々の機能。指定 A P は精巧なスケジューラ、またはいずれかの形式のスケジューリングアルゴリズムを実施するかもしれない。簡単なスケジューラが展開されるかもしれない。その例はさらに先で詳述する。

#### 【 0 1 0 7 】

修正物理層コンバージェンスプロトコル ( P L C P ) のヘッダについて、ピア-ピア通信に関して以下に詳述する。これは指定 A P に適用可能である。一実施例において、すべての送信信号の P L C P ヘッダはすべての端末 ( 指定 A P を含む ) が復号できる基本データレートで送信される。端末からの送信信号の P L C P ヘッダは所与の優先度またはフローに関連している端末におけるデータバックログを含む。代替的には、それは所与の優先度またはフローに対する後続の送信機会の期間に対する要求を含む。

#### 【 0 1 0 8 】

指定 A P は、端末が要求したバックログまたは送信機会の期間長を、すべての端末の送信信号の P L C P ヘッダを「スヌーピング」することによって決定する。指定 A P は、E D C A ベースの ( 分散 ) アクセスへ割当てた時間の一部および負荷、衝突、または他の輻輳対策に基づいて無競合ポーリングされた ( 集中化 ) アクセスへ割当てた時間の一部を決定するかもしれない。指定 A P は、要求に比例した帯域幅を割当て、それらを無競合期間にスケジューリングする初歩的なスケジューラを実行するかもしれない。拡張されたスケジューラは、受け入れられるが、強制はされない。スケジューリングされた送信信号は C C H ( 制御チャネル ) 上で指定 A P によって通知されるかもしれない。

#### 【 0 1 0 9 】

指定 A P は、1 つの端末の送信信号を別の端末へ繰り返すような ( すなわちホップポイントとして用いられる ) 機能は許容されているが、この繰り返しは要求されないかもしれない。実際の A P は繰り返すことができるかもしれない。

#### 【 0 1 1 0 】

指定されたアクセスポイントを選択する場合、どの装置がアクセスポイントとして役立つのがよいかを決定するために、階層構造が生成されるかもしれない。指定されたアクセスポイントの選択の際に組み込まれるかもしれない要素の例は以下を含む。( a ) ユーザオーバーライド、( b ) より高い優先レベル、( c ) セキュリティレベル、( d ) 性能 : 電源電力、( e ) 性能 : アンテナの数、( f ) 性能 : 最大送信電力、( g ) 他の要素に基づく関連を壊すこと : 媒体アクセス制御 ( M A C ) アドレス ; ( h ) 電源投入した最初の装置、( i ) 任意の他の要素。

#### 【 0 1 1 1 】

実際には、指定 A P が中心に位置していて、最良の集合  $R \times S N R$  C D F ( すなわち、良好な S N R ですべての端末を受信できる ) を有していることが望ましいかもしれない。一般に、端末にあるアンテナが多いほど、受信感度はより良くなる。さらに、多数の端末が指定 A P を受信できるように、指定 A P は、より高い送信電力にするかもしれない。これらの属性を、端末が追加および / または移動するようなネットワークの動的再構成ができるように、評価し利用することができる。

#### 【 0 1 1 2 】

ネットワークが実際の A P または指定 A P で構成される場合、ピアツーピア接続はサポートされるかもしれない。ピアツーピア接続を一般的に次節で詳述する。一実施例において、2 つの形式のピアツーピア接続がサポートされるかもしれない。( a ) A P が関係する各端末に送信信号をスケジューリングする管理されたピアツーピア、および ( b ) 端末の送信信号の管理またはスケジューリングに A P が関係していないアドホック。

10

20

30

40

50

## 【 0 1 1 3 】

指定 A P は M A C フレーム区間を設定し、フレームの開始時点でビーコンを送信するかもしれない。放送および制御チャネルは送信する端末に対しフレームの割当られた期間長を指定するかもしれない。ピアツーピア送信のために要求された割当を有する端末に対し（これらの要求は A P が知っている）、A P はスケジューリングされた割当を提供するかもしれない。A P は例えば各 M A C フレームなどで制御チャネル内のこれらの割当を通知するかもしれない。

## 【 0 1 1 4 】

選択的に、A P は M A C フレーム内に A - T C H（アドホック）セグメントを含むかもしれない。（さらに先で詳述する）M A C フレーム内の A - T C H の存在は B C H および F C C H で示されるかもしれない。A - T C H の間、端末は C S M A / C A 手順を用いてピアツーピア通信を行うかもしれない。I E E E 無線 L A N 標準 8 0 2 . 1 1 の C S M A / C A 手順は即時 A C K に対する要求を除外するように変更されるかもしれない。端末は、端末がチャネルを獲得すると、複数の L L C - P D U から成る M A C - P D U（プロトコルデータユニット）を送信するかもしれない。A - T C H にある端末によって占有されるかもしれない最大の期間は、B C H に示されるかもしれない。確認応答された L L C に対して、必要なアプリケーション遅延に従って、ウィンドウサイズおよび最大確認応答遅延がネゴシエーションされるかもしれない。実際の A P と指定 A P の両方とを用いるための、A - T C H セグメントのある変更された M A C フレームは図 2 0 を参照してさらに先で詳述される。

## 【 0 1 1 5 】

一実施例において、非偏向 M I M O パイロットはすべての端末がそれら自身と送信端末の間のチャネルを学習することを可能にするかもしれない。これはいくつかのシナリオで有益であるかもしれない。さらに、指定 A P は、非偏向 M I M O パイロットを使用して、チャネル推定を可能とし、割当を導出することができる P C C H の復調を容易にするかもしれない。指定 A P が与えられた M A C フレーム内のすべての要求された割当を受信すると、それはその後の M A C フレームのためにそれらをスケジューリングするかもしれない。レート制御情報は F C C H に含まれる必要がないことに注意のこと。

## 【 0 1 1 6 】

一実施例において、スケジューラは以下の操作を実行するかもしれない。第 1 に、スケジューラは、次の M A C フレームのためのすべての要求された割当を集め、集約した要求された割当（要求の総計）を計算する。第 2 に、スケジューラは F - T C H および R - T C H（利用可能の総計）に割当てするために利用可能な資源の総計を計算する。第 3 に、要求の総計が利用可能の総計を超える場合、すべての要求された割当は利用可能の総計 / 要求の総計で定義される比で縮小される。第 4 に、1 2 O F D M シンボル未満の縮尺された割当に対して、これらの割当は 1 2 O F D M シンボルまで増加される（実施例において、代替実施例では代替パラメータで展開されるかもしれない）。第 5 に、F - T C H + R - T C H において得られた割当を受け入れるために、過剰な O F D M シンボルおよび / またはガード時間は、1 2 O F D M シンボルより大きいすべての割当を最大のものから始めてラウンドロビン方式のように一度に 1 シンボル縮減することによって、受け入れられるかもしれない。

## 【 0 1 1 7 】

例は直前に説明した実施例を示す。割当要求が以下の場合を考える。2 0 , 4 0 , 1 2 , 4 8。したがって、要求の総計 = 1 2 0 である。利用可能の総計 = 9 0 であると仮定する。また、必要なガード時間は 0 . 2 O F D M シンボルであると仮定する。従って、上の第 3 の操作で詳述したように、縮尺した割当は、1 5 , 3 0 , 9 , 3 6 である。上の第 4 の操作で詳述したように、9 個の割当は 1 2 個まで増やされる。第 5 の操作に従い変更された割当およびガードタイムを加えて、割当の総計は 9 3 . 8 となる。これは、割当が 4 シンボル減少されることになることを意味する。最大のものから開始し、一度に 1 シンボル除外することにより、最終的な割当 1 4 , 2 9 , 1 2 , 3 4 が決定される（すなわち合

10

20

30

40

50

計 8 9 シンボルとガードタイム用 0 . 8 シンボル)。

【 0 1 1 8 】

一実施例において、指定 A P が存在する場合、それは、B S S のためのビーコンを確立し、ネットワークタイミングを設定するかもしれない。装置は指定 A P と関連している。指定 A P に関連している 2 個の装置が、例えば低待ち時間および高スループット要求を持つ H D T V リンクのような、Q o S 接続を要求する場合、それらはアドミッション制御のためにトラヒック仕様を指定 A P に提供する。指定 A P は接続要求を認めるか、または拒否するかもしれない。

【 0 1 1 9 】

媒体の利用度が十分低い場合、ビーコンの間の媒体の全期間は C S M A / C A を使用する E D C A 操作のためにとっておかれるかもしれない。E D C A 操作が問題なく動作している場合、例えば、過度の衝突、バックオフおよび遅延がない場合、指定 A P は調整機能を提供する必要がない。

【 0 1 2 0 】

指定 A P は端末送信信号の P L C P ヘッダを受信することによって媒体の利用度を監視し続けるかもしれない。媒体およびバックログまたは送信機会期間の要求を観察することに基づいて、指定 A P は許可フローの所要 Q o S を E D C A 動作が満たさないときを決定するかもしれない。例えば、それは、報告されたバックログまたは要求された期間長の傾向を観察し、それらを許可フローに基づく期待値と比較するかもしれない。

【 0 1 2 1 】

指定 A P が、所要 Q o S が分散アクセスの下で満足されていないと決定すると、それは媒体上の動作をポーリングとスケジューリングのある動作へ移行することができる。後者は、より決定論的な待ち時間およびより高いスループット効率を提供する。そのような動作に関する例はさらに先で詳述する。

【 0 1 2 2 】

したがって、E D C A (分散アクセス方式) からスケジューリングされた(集中化した)動作への移行は、媒体の利用、衝突、輻輳の監視、および送信端末からの送信機会要求の監視、および許可 Q o S フローに対する要求の比較との関数として展開されるかもしれない。

【 0 1 2 3 】

上述したように、アクセスポイントが記述されている本明細書中を通して詳述したいかなる実施例においても、当業者はその実施例は実際のアクセスポイントまたは指定アクセスポイントと共に動作するように適合されるかもしれないことを認識するだろう。指定アクセスポイントはここに詳述するように展開および/または選択されるかもしれない。また、本明細書で述べられていないプロトコルまたはプロトコルの組合せを含む任意のプロトコルに従って動作するかもしれない。

【 0 1 2 4 】

ピアツーピア伝送および直接リンクプロトコル(D L P)

上述したように、ピアツーピア(または、簡単に「ピア-ピア」と呼ばれる)送信により、1つの S T A は、データを最初に A P に送ることなく、直接別の S T A に送信できる。ここに詳述された種々の態様はピアツーピア送信と共に用いるために採用されるかもしれない。一実施例において、さらに先で詳述するように、直接リンクプロトコル(D L P)が、適応されるかもしれない。図 1 7 にシステム 1 0 0 内のピアツーピア通信の例を図示する。この例において、図 1 に図示したシステム 1 0 0 と同様であるかもしれないシステム 1 0 0 は 1 U T から別の U T への直接送信ができるように適応される(この例においては、U T 1 0 6 A と U T 1 0 6 B との間の伝送が例示されている)。U T 1 0 6 は、ここに詳述するように、W L A N 1 2 0 上の A P 1 0 4 との通信を直接実行するかもしれない。

【 0 1 2 5 】

種々の実施例において、次の 2 つの形式のピア-ピア接続がサポートされるかもしれな

10

20

30

40

50

い。(a) APが、関連する各STAに対する送信スケジューリングする管理されたピア-ピア、および(b) APが、STAの管理またはスケジューリングに関連しないアドホック。一実施例はどちらかまたは両方の形式の接続を含むかもしれない。一実施例において、送信された信号は、アクセスポイントを含むかもしれない1つ以上の端末が受信可能な共通情報と、ピア-ピア端末受信が受信するように限定的にフォーマットされた情報とを含む、一部分を含むかもしれない。共通情報はスケジューリング(例えば、図25で示されるように)または種々の近隣端末(例えば、図26で示される)による競合バックオフのために用いられるかもしれない。

#### 【0126】

以下で詳述する種々の実施例はピア-ピア接続のための閉ループレート制御を例示する。そのようなレート制御は利用可能な高いデータレートを利用するために展開されるかもしれない。

10

#### 【0127】

検討を明確にするために、種々の機能(すなわち確認応答)は必ずしも実施例で詳述されない。当業者はここに開示された機能が種々の実施例における多くのセットおよびサブセットを構成するために組み合わせられるかもしれないことを認識するだろう。

#### 【0128】

図18に従来技術の物理層バースト1800を図示する。プリアンブル1810に続いて物理層コンバージェンスプロトコル(PLCP)ヘッダ1820が送信されるかもしれない。既存の802.11システムは、データシンボル1830として送られたデータに対する形式および変調フォーマットを含むように、PLCPヘッダを定義する。

20

#### 【0129】

図19に物理層バースト1900の例を図示する。これは、ピア-ピア送信のために展開されるかもしれない。図18に示したように、プリアンブル1810およびPLCPヘッダ1820が含まれ、P2P1940と明示したピア-ピア送信が後続するかもしれない。P2P1940は受信UTが用いるためのMIMOパイロット1910を含むかもしれない。MIMOレートフィードバック1920は受信UTが、後に送信UTへ戻す送信時に用いるために、含まれるかもしれない。レートフィードバックは受信端末から送信端末への前の送信信号に回答して生成されるかもしれない。次に、ピア-ピア接続のために選択されたレートと変調フォーマットに従って、データシンボル1930が送信されるかもしれない。PHYバースト1900のような物理層バーストが、アドホックピア-ピア送信と同様にAP管理のピア-ピア接続と共に用いられるかもしれないことに注意のこと。レートフィードバック実施例を以下に説明する。これらの態様を含む物理層の送信バーストの代替実施例も以下に含まれる。

30

#### 【0130】

一実施例において、APはTDD MACフレーム区間を設定する。放送および制御チャネルはTDD MACフレーム区間内の割当てられた期間長を指定するために展開されるかもしれない。ピア-ピア送信(APに知られている)のための割当てを要求したSTAに対し、APはスケジューリングされた割当てを提供し、これらを各TDD MACフレーム区間に制御チャネルで公表するかもしれない。システム例は図15を参照して前に説明した。

40

#### 【0131】

図20にA-TCH2010として特定された選択的アドホックセグメントを含むTDD MACフレーム区間2000の実施例を図示する。TDD MACフレーム区間2000の同じの番号をつけたセクションが含まれ、そのセクションは実質的には図15を参照して前に説明したような動作をするかもしれない。TDD MACフレーム区間2000内のA-TCH2010の存在はBCH1510および/またはCCH1520内で示されるかもしれない。A-TCH2010の間に、STAは、任意の競合手順を用いてピアツーピア通信を行うかもしれない。例えば、上で詳述したようなSIFS、DIFS、バックオフなどの802.11の方法が展開されるかもしれない。802.11(e)に

50

導入された(すなわちAIFS)のようなQoS方法が選択的に展開されるかもしれない。種々の他の競合ベースの方式が同様に展開されるかもしれない。

【0132】

一実施例において、802.11で定義されたような競合のためのCSMA/CA手順は以下のように変更されるかもしれない。即時ACKは必要ではない。STAは、チャネルを捕捉するとき、複数のPDU(すなわちLLC-PDU)から成るMACプロトコルデータユニット(MAC-PDU)を送信するかもしれない。A-TCH内のSTAが占有する最大の期間長はBCH内に示されるかもしれない。確認応答の送信信号が要望されている場合、ウィンドウサイズと最大確認応答遅延が必要なアプリケーション遅延に従ってネゴシエーションされるかもしれない。

10

【0133】

この例において、F-TCH1530はAPからSTAへの送信のためのTDD MACフレーム区間の部分である。競合方法を用いるSTA間のピアツーピア通信はA-TCH2010内で行われるかもしれない。STA間のスケジューリングされたピアツーピア通信はR-TCH1540内で行われるかもしれない。これらの3つのセグメントのいずれかは0に設定されるかもしれない。

【0134】

図21に「PHYバースト」とも呼ばれる物理層バースト2100の例を図示する。PHYバースト2100は、上で図20を参照して詳述したように、R-TCH1540の間のようなスケジューリングされたピア-ピア接続、またはA-TCH2010のようなアドホック接続期間で展開されるかもしれない。PHYバースト2100は非偏向MIMOパイロット2110、ピア共通制御チャネル(PCCH)2120および1つ以上のデータシンボル2130を含む。非偏向MIMOパイロット2110は、1つ以上の端末で受信され、送信端末と受信端末間のそれぞれのチャネルを推定するために受信端末により参照として用いられるかもしれない。このPCCHの例は以下のフィールドを含む。(a)受信先MAC-ID、(b)次のTDD MACフレーム区間に対する所望送信期間を求める割当要求、(c)現在のデータパケット用の送信フォーマットを示す通信レートインジケータ、(d)APから割当を受信するための制御チャネル(すなわちCCH)のサブチャネル、および(e)CRC。非偏向MIMOパイロット2110と共にPCCH2120は、アクセスポイントを含む種々の受信端末によって受信されるかもしれない共通セグメントである。将来のTDD MACフレーム区間内の管理されたピア-ピア接続を準備するために、割当要求がPCCHに挿入されるかもしれない。そのようなPHYバーストは、アドホック接続に含まれ、将来のTDD MACフレーム区間内のスケジューリングされたピアツーピアのための割当を依然として要求するかもしれない。一実施例において、非偏向MIMOパイロットは8OFDMシンボル(以下で詳述する代替実施例においては、チャネル推定には、より少ないシンボルで十分であるかもしれない)であり、また、PCCHは2OFDMシンボルである。共通セグメントに続き、非偏向MIMOパイロット2110およびPCCH2120を含み、1つ以上のデータシンボル2130が、ピア-ピア接続において各STAによって決定されるような、空間多重化および/またはより高い変調フォーマットを用いて送信されるかもしれない。送信信号のこのデータ部分は送信信号のデータ部分に埋め込まれたレート制御情報に従って符号化される。したがって、PHYバースト2100の一部を複数の周囲の端末が受信できる。一方実際のデータ送信は1つ以上の特定のピア-ピア接続された端末またはAPへの効率的送信のために適応される。2130におけるデータは、アクセスポイントが割当てたように送信されるか、またはアドホック接続(すなわちCSMA/CAの競合ベースの手順)に従って送信されるかもしれない。

20

30

40

【0135】

PHYバーストの実施例は、非偏向MIMO参照信号の8OFDMシンボルから成るプリアンブルを含む。ピア共通制御機構チャネル(PCCH)のMAC-PDUヘッダは、 $R = 1/2$ のBPSKで符号化されたSTTDモードを用いて後続の2OFDMシンボル

50

に含まれる。MAC-IDは12ビットである。APが次のTDD MACフレーム区間の所望の期間にわたり受信するために、8ビットの割当要求が含まれる(このように最大要求は256の短いOFDMシンボルである)。Txレートは、現在のパケットで用いられているレートを示す16ビットである。FCHサブチャネル優先度は2ビットであって、最大4サブチャネルの間の優先度に対応している。そこでAPは適切な割当をすべきである。CRCは10ビットである。ここでは、多くの他のフィールドおよび/またはフィールドサイズが代替PHYバースト実施例に含まれるかもしれない。

【0136】

この例において、MAC-PDU送信信号の残りの部分はピア-ピア接続における各STAによって決定されるような空間多重化およびより高度の変調を用いる。送信信号のこの部分は送信信号のデータ部分に埋め込まれたレート制御情報に従って符号化される。

10

【0137】

図22にピア-ピアデータ送信のための方法2200を図示する。処理は端末が非偏向MIMOパイロットを送信するブロック2210で始まる。ブロック2220において、端末は共通に復号可能な情報を送信する。例えば非偏向MIMOパイロット2110およびPCH2120は、管理された接続における割当要求をするためのメカニズムの一つとして用いられる。その接続のために、APまたは他のスケジューリング端末は、要求を含む信号の一部を復号することができる必要があるだろう。当業者は共有チャンネルでピア-ピア接続をスケジューリングするための無数の代替要求メカニズムを認識するだろう。ブロック2230において、データがネゴシエーションされた送信フォーマットに従って1つの端末から別の端末へ送信される。この例において、偏向されたデータは、非偏向MIMOパイロット2110の測定値に従って決定されたようなレートおよびパラメータを用いて送信される。当業者は特定のピア-ピアチャンネル用に適応されたデータを送るための種々の代替手段を認識するだろう。

20

【0138】

図23にピア-ピア通信のための方法2300の例を図示する。この方法例2300はいくつかの態様を例示する。そのサブセットは任意の実施例内で展開されるかもしれない。処理は判定ブロック2310で始まる。判定ブロック2310において、STA-STA転送のためのデータがある場合、判定ブロック2320へ進む。それ以外は、ブロック2370へ進み、もしあれば他のアクセス形式を含む他の形式の通信を実行する。判定ブロック2310に戻ることによって処理が繰り返されるかもしれないような判定ブロック2360まで進むか、または終了する。

30

【0139】

判定ブロック2320において、送信のためのSTA-STAデータがある場合、ピア-ピア接続がスケジューリングされているか、またはアドホックであるかを決定する。送信がスケジューリングされている場合、ブロック2330へ進み、TXOPを獲得するために割当を要求する。上述したように、TDD MACフレーム区間のランダムアクセス部分の間に、割当要求がなされるかもしれないし、または割当要求はアドホック送信に含まれるかもしれないことに注意のこと。一度割当がなされると、ブロック2350において、STA-STAの物理的バーストを送信するかもしれない。一実施例において、方法2200が、STA-STA PHYバーストの一形式として、用いられるかもしれない。

40

【0140】

判定ブロック2320において、スケジューリングされたピア-ピア接続が必要でない場合、アクセスのためにブロック2340へ進む。例えば、TDD MACフレーム区間2000のA-TCHセグメント2010が用いられるかもしれない。競合により接続の獲得に成功した場合、ブロック2350に進み、上述したようにSTA-STA PHYを送信する。

【0141】

ブロック2350から、処理が上述したように繰り返すか、または終了するかもしれない

50

い判定ブロック 2 3 6 0 へ進む。

【 0 1 4 2 】

図 2 4 にピア-ピア接続で用いるためのレートフィードバックを提供する方法例 2 4 0 0 を図示する。この図は 2 つの端末、S T A 1 および S T A 2 によって実行されるかもしれない種々の送信および他のステップを示す。S T A 1 は非偏向パイロット 2 4 1 0 を S T A 2 に送信する。S T A 2 は非偏向パイロット 2 4 1 0 を受信している間、チャンネル 2 4 2 0 を測定する。一実施例において、S T A 2 は測定に応じてチャンネルで送信できるレートを決定する。このレート決定はレートフィードバック 2 4 3 0 として S T A 1 に送信される。種々の代替実施例において、レートフィードバック決定が S T A 1 でできるような代替的パラメータが送信されるかもしれない。2 4 4 0 において、S T A 1 は、スケジューリングされた割当を受信するか、または例えば A - T C H の間、送信機会を競合する。送信機会が 2 4 5 0 で獲得されると、S T A 1 はレートフィードバック 2 4 3 0 に応答して決定されたレートおよび変調フォーマットでデータを S T A 2 へ送信する。

10

【 0 1 4 3 】

図 2 4 に例示した方法は、当業者に直ちに明らかであるように、一般化され、種々の実施例に適用されるかもしれない。ピア-ピアレートフィードバックおよび他の態様を組み込む例をさらに先で詳述する。

【 0 1 4 4 】

図 2 5 に 2 つの端末 S T A 1 並びに S T A 2 および 1 つのアクセスポイント ( A P ) 間の管理されたピア-ピア接続を例示する方法 2 5 0 0 を図示する。2 5 0 5 において、S T A 1 は割当に対する要求と同様に非偏向パイロットを送信する。データは初期の割当および前のレートフィードバックに従って、以下に例示されるように送信されるかもしれない。さらに、そのようなデータは、前の管理されたピア-ピア接続からの、または、S T A 1 が S T A 2 によって発せられたアドホック通信からのレートフィードバックに従って、送信されるかもしれない。非偏向パイロットおよび送信要求は S T A 2 およびアクセスポイントの両方で受信される。(また、領域内の他の種々の端末で受信可能であるかもしれない)。

20

【 0 1 4 5 】

アクセスポイントは、送信要求を受信し、種々のスケジューリングアルゴリズムの 1 つに従って、いつピア-ピア通信のための割当をするか、および割当をするかどうかの決定をする。S T A 2 は 2 5 0 5 内の非偏向パイロットが送信されている間、チャンネルを測定し、S T A 1 とのピア-ピア通信のためのサポート可能なレートに関する決定をするかもしれない。選択的に、S T A 2 は前の送信信号に従って S T A 1 からのレートフィードバックおよび / またはデータを受信するかもしれない。

30

【 0 1 4 6 】

この例において、アクセスポイントは、要求された送信のために割当が行われることをすでに決定している。2 5 1 5 において、割当はアクセスポイントから S T A 1 へ送信される。この例において、R - T C H 1 5 4 0 における割当は、上述した C C H 1 5 2 0 のような制御チャンネルの間に送信される。同様に、2 5 2 0 において、S T A 2 のために R - T C H における割当がなされる。2 5 2 5 において、S T A 1 はアクセスポイントから割当を受信する。2 5 3 0 において、S T A 2 はアクセスポイントから割当を受信する。

40

【 0 1 4 7 】

S T A 2 は 2 5 3 5 において割当 2 5 2 0 に従ってレートフィードバックを送信する。上述したように、選択的に、前の要求に従って送信されるべきデータと同様にスケジューリングされた送信信号に対する要求が含まれるかもしれない。送信されたレートフィードバックは、上述したように、チャンネル測定 2 5 1 0 に従って選択される。2 5 3 5 の P H Y パーストは同様に非偏向パイロットを含むかもしれない。2 5 4 0 において、S T A 1 は、S T A 2 からのチャンネルを測定し、レートフィードバックを受信し、同様に、選択的なデータを受信するかもしれない。

【 0 1 4 8 】

50

2545において、割当2515に従って、STA1は受信されたレートフィードバック情報に従ってデータを送信する。さらに、今後の割当、および2540での測定値に従って行うレートフィードバックのために、要求がなされるかもしれない。ピア-ピア通信のための特定のチャンネル測定に従って、データが送信される。2550において、STA2は選択的に送信されたレートフィードバックと同様にデータを受信する。また、STA2は今後の送信のためのレートフィードバックを提供するためにチャンネルを測定するかもしれない。

【0149】

アクセスポイントで両送信信号2535および2545が、上述したように少なくとも非偏向部分が、受信可能であることに注意のこと。したがって、含まれている任意の要求に対して、アクセスポイントは、STA1およびSTA2へのそれぞれの割当2555および2560で示される今後の送信のための追加割当をするかもしれない。2565および2570において、STA1およびSTA2はそれぞれの割当を受信する。次に、処理は、共有媒体上でアクセスを管理するアクセスポイントと、ピア-ピアチャンネルで支援できるとして選択されたレートと変調フォーマットでお互いに直接ピア-ピア通信を送信しているSTA1およびSTA2とで無期限に繰り返すかもしれない。代替実施例において、アドホックピア-ピア通信が、図25に例示する管理されたピア-ピア通信と共に実行されるかもしれないことに注意のこと。

【0150】

図26に競合ベース（またはアドホック）のピア-ピア接続を例示する。STA1およびSTA2は互いに通信するだろう。他のSTAも受信範囲にあり、共有チャンネルにアクセスするかもしれない。2610において、STA2へ送信するデータを有しているSTA1は共有チャンネルを監視し、アクセスを競合する。一度送信機会が獲得されると、他のSTAも受信するかもしれないピア-ピアPHYバースト2615は、STA2へ送信される。2620において、共有チャンネルを監視している他のSTAは、STA1からの送信信号を受信し、チャンネルへのアクセスを避けるべきことを分かるかもしれない。例えば、上述したPCCCHは送信信号2615に含まれるかもしれない。2630において、STA2は非偏向パイロットによってチャンネルを測定し、共有チャンネル上でリターンアクセスを競合する。また、STA2は必要に応じてデータを送るかもしれない。競合時間は変化するかもしれないことに注意のこと。例えば、既存の802.11システムではSIFSに続いて、ACKが返されるかもしれない。SIFSが最優先であるため、STA2はチャンネルを失うことなく応答するかもしれない。種々の実施例は、より少ない遅延を見込んで、リターンデータに高い優先度を提供するかもしれない。

【0151】

2635において、STA2は選択的なデータと共にレートフィードバックをSTA1へ送信する。2640において、STA1はレートフィードバックを受信し、再度共有媒体へのアクセスを競合し、2645において受信されたレートフィードバックに従ってSTA2へ送信する。2640において、STA1はまた、今後の送信のためのレートフィードバックをSTA2へ提供するためにチャンネルを測定し、STA2が送信した選択的データを受信するかもしれない。2650において、STA2は、測定されたチャンネル状態により決定されたレートおよび変調フォーマットに従ってデータ送信信号2645を受信する。また、STA2は送信信号をSTA1に返す際に用いるためのレートフィードバックを受信するかもしれない。また、STA2は今後のレートフィードバックを提供するためにチャンネルを測定するかもしれない。その結果、処理は、STA2がデータと同様にレートフィードバックを返す2635に戻ることにによって、繰り返されるかもしれない。

【0152】

したがって、2つの端末は、アクセスを競合することによって、双方向にアドホック通信を実行するかもしれない。ピア-ピア接続自体は、レートフィードバックの使用および送信信号を受信端末に合わせるにより、効率的になる。PCCCHのようなPHYバーストの共通受信可能な部分が展開される場合、2620に例示されるように、他のSTA

10

20

30

40

50

はこの情報にアクセスし、P C C Hに示されるように、占有中であることが分かっているときにはチャンネル上での干渉を回避するかもしれない。図25で示したように、管理されたあるいはアドホックピア-ピア通信は図26に例示したステップに先立ってデータ転送を開始するかもしれないし、また連続してピア-ピア通信を続けるために用いられるかもしれない。したがって、スケジューリングされたおよびアドホックピア-ピア通信の任意の組み合わせが展開されるかもしれない。

#### 【0153】

図27に端末間の管理されたピア-ピア通信を例示して、T D D M A Cフレーム区間の例2700を図示する。この例において、F - T C HおよびA - T C Hの期間はゼロに設定されている。ビーコン/B C H 1 5 1 0およびC C H 1 5 2 0は従来と同様送信される。ビーコン/B C H 1 5 6 0は次のフレームの始まりを示す。C C H 1 5 2 0はピア-ピア通信のための割当を示す。それらの割当に従って、S T A 1は割当てられたバースト2710でS T A 2へ送信する。同じT D D M A Cフレーム区間に、S T A 2はS T A 1に応答するためのセグメント2730が割当てられることに注意のこと。上で詳述したレートフィードバック、要求、偏向および/または非偏向パイロット、および偏向および/または非偏向データのような種々の要素は与えられたいずれかのピア-ピアPHY層バーストに含まれるかもしれない。S T A 3は割当2720でS T A 4へ送信する。S T A 4は割当2740で、同様にS T A 3へ送信する。非ピア-ピア接続を含む他の種々の逆方向リンク送信信号はR - T C Hに含まれるかもしれない。これらおよび他の態様を示す追加実施例はさらに先で詳述される。

#### 【0154】

図27において、ガード区間が、必要に応じてセグメント間にスケジューリングされるかもしれないことに注意する必要がある。ピア-ピア通信に関する主要な問題は、一般に2つのS T Aの間の経路遅延が未知であるということである。これを解決する1つの方法は各S T Aに送信時刻を固定にしておくことで、それによって、A Pの時計に同期してA Pに到着する。この場合、A Pは、2つの通信中のS T A間の未知の経路遅延を補償するために、各ピア-ピア割当の両側にガードタイムを用意するかもしれない。多くの場合、周期的なプレフィックスが適切だろう、また、S T A受信機において調整される必要はないだろう。次に、S T Aは、いつ他のS T Aの送信信号を受信するかを知るために、それぞれの時間オフセットを決定しなければならない。S T A受信機は2つの受信時計を保持する必要があるかもしれない。1つはA Pフレームタイミングのための、他方はピア-ピア接続のためのものである。

#### 【0155】

種々の実施例で例示したように、確認応答とチャンネルフィードバックは、割当の間に、受信機で導出され、送信機へフィードバックされるかもしれない。トラヒックフロー全体が一方向であっても、受信機は参照信号および割当を獲得するための要求を送出する。A Pスケジューラはフィードバックのための適切な資源が提供されることを保証する。

#### 【0156】

##### 既存端末およびアクセスポイントの相互運用性

ここに詳述されるように、説明した種々の実施例は既存システムの改善を提供する。それにも拘わらず、既に現存する既存システムの広い展開を考えると、システムが現在の既存システムおよび/または既存ユーザ端末との後方互換性を持つことは望ましいかもしれない。ここに用いられるように、用語「新クラス」は既存システムと区別するために用いられる。新クラスシステムは、ここに詳述した態様または機能の1つ以上を組み込むかもしれない。新クラスシステムの例は、図35-52を参照して以下で説明するM I M O O F D Mシステムである。さらに、以下に詳述する新クラスシステムと既存システムの相互運用のための態様は、ここに詳述した任意の特定の改良がそのようなシステムに含まれているか否かに関係なく、これから展開される他のシステムにも適用できる。

#### 【0157】

一実施例において、代替システムとの後方互換性が、既存ユーザからの別々のF Aで新

クラスシステムの動作を可能とするために、別々の周波数割当 ( F A ) を用いて、提供されるかもしれない。したがって、新クラスシステムは動作するための利用可能な F A を探索するかもしれない。動的周波数選択 ( D F S ) アルゴリズムは、これに適応する新クラス W L A N で実施されるかもしれない。 A P をマルチキャリアであるように展開することが望ましいかもしれない。

**【 0 1 5 8 】**

W L A N へのアクセスを試みる既存 S T A はパッシブおよびアクティブの 2 つの走査方法を用いるかもしれない。パッシブ走査により、 S T A は、動作帯域を走査することにより、その近傍で実行可能な基本サービスセット ( B S S ) のリストを生成する。アクティブ走査により、 S T A は B S S 内の他の S T A からの応答を要請するために質問を送信する。

10

**【 0 1 5 9 】**

既存標準は、 S T A がどの B S S に加わるかの決定法に関して言及しないが、一度決定をすると、連携を試みるかもしれない。失敗した場合、 S T A はその B S S リスト内を成功するまで探索するだろう。既存 S T A は、送信されたビーコン情報がその S T A に理解されない場合、新クラス W L A N との連携を試みないかもしれない。しかし、新クラス A P ( U T と同様に ) は、 1 つの F A に 1 つの W L A N クラスを保持するための一方法として、既存 S T A からの要求を無視するかもしれない。

**【 0 1 6 0 】**

代替手法は、新クラス A P または新クラス S T A が、有効な既存 ( すなわち 8 0 2 . 1 1 ) の通信を用いる既存 S T A の要求を拒絶するものである。既存システムがそのような通信をサポートする場合、既存 S T A は宛先変更メッセージを提供されるかもしれない。

20

**【 0 1 6 1 】**

別々の F A での動作と関連する明らかなトレードオフは、両方のクラスの S T A をサポートするために必要な追加スペクトルである。 1 つの利点は Q o S およびその類似のような機能を保持する種々の W L A N 管理の容易さである。しかし、本明細書を通して詳述するように、既存 C S M A M A C プロトコル ( 例えば既存 8 0 2 . 1 1 標準で詳述したもの ) は、一般に、ここに詳述した M I M O システムの実施例のような新クラスシステム用にサポートされた高データレートには非効率的である。したがって、同じ F A で新クラス M A C が既存 M A C と共存できる後方互換性モードの動作を展開することが望ましい。既存および新クラスシステムが同じ F A を共有するかもしれないいくつかの実施例を以下に説明する。

30

**【 0 1 6 2 】**

図 2 8 に同じ周波数割当で既存および新クラス端末の両方をサポートするための方法 2 8 0 0 を図示する。この例において、明確さのために、 B S S は別々に動作していると仮定する ( すなわち、複数のオーバーラップしている B S S の間に、協調がない ) 。処理はブロック 2 8 1 0 で始まる。ここでは既存信号が無競合期間を確立するために用いられる。

**【 0 1 6 3 】**

いくつかの例示的例が既存 8 0 2 . 1 1 システムで用いるために続いている。これらの例では、新クラス W L A N A P は、既存 8 0 2 . 1 1 標準内に組み込んだフックを、新クラス端末が専用に用いるための時間を確保するために用いるかもしれない。これらに加えて、種々の形式の既存システムに対して、多くの信号方法が無競合期間を確立するために用いられるかもしれない。

40

**【 0 1 6 4 】**

1 つの方法は無競合期間 ( C F P ) を P C F / H C F モード内に確立することである。 A P は、ビーコン区間を確立し、そのビーコン区間中に、ポーリングされたモードで A P が新クラスおよび既存 S T A の両方に用いられることができる無競合期間を通知するかもしれない。これは、すべての既存 S T A に、それらのネットワーク割当ベクトル ( N A V ) を通知された C F P の期間に対して設定させる。 N A V は C F P を追跡するために用いられるカウンタである。その結果、ビーコンを受信する既存 S T A は、 A P によってポー

50

リングされない場合、CFPの間、チャネルの使用を妨げられる。

【0165】

別の方法はCFPを確立すること、およびRTS/CTS並びに期間長/IDフィールドによりNAVを設定することである。この場合、新クラスAPは、APがチャネルを確保していることをすべての新クラスSTAに示す確保済アドレス(RA)を持っている特別なRTSを送出するかもしれない。既存STAは、RAフィールドを特定のSTAに向けられているとして解釈し、応答しない。新クラスSTAは、特定のCTSに反応し、CTS/RTSメッセージペア中の期間長/IDフィールドに指定された期間にわたりBSSを空ける。ここに、新クラス端末は確保された期間にわたり競合なしにチャネルを自由に使用することができる。

10

【0166】

ブロック2820において、無競合期間を確立するための信号を受信していた既存クラスのSTAはポーリングされるかまたは無競合期間が終了するまで待機する。したがって、アクセスポイントは共有媒体を新クラスMACプロトコルの使用のために割当てすることに成功する。ブロック2830において、このプロトコルに従って、新しいSTAはアクセスするかもしれない。ここに詳述した態様の任意の組合せまたはサブセットはそのような新クラスMACプロトコルで展開されるかもしれない。例えば、管理されたピア-ピア送信、アドホックもしくは競合ベースの通信(ピア-ピアを含む)、またはそれらの組合せ、およびスケジューリングされた順方向および逆方向リンク伝送が展開されるかもしれない。ブロック2840において、展開された既存システムによって変わるかもしれない種々の信号形式のいずれかを用いて、新クラスのアクセス期間が終了する。一実施例において、無競合期間の終了信号が送信される。代替実施例において、無競合期間に、既存STAはポーリングされるかもしれない。そのようなアクセスは新クラスアクセスに続くかもしれない、またはそれらのアクセス中に分散されるかもしれない。

20

【0167】

ブロック2850において、競合期間が既存システムのために定義される場合、すべてのSTAはアクセスを競合するかもしれない。これにより、無競合期間の間、通信できない既存システムが、要求することおよび/または送信を試みることが可能となる。判定ブロック2860において、処理はブロック2810へ戻って続くか、または終了する。

【0168】

図29に既存および新クラス媒体アクセス制御の組み合わせを図示する。既存MACプロトコル2910を新クラスプロトコル2930の上に示す。これらは組み合わせられると、結合MACプロトコル2950のようなMACプロトコルを形成する。この例において、802.11の既存信号を例示目的に用いている。当業者は、ここに開示された手法がさまざまな既存システムのいずれか、およびここに開示された機能の任意の組合せを含む新クラスMACプロトコルのいずれかに適用されるかもしれないと分かるだろう。

30

【0169】

既存MACプロトコル2910はビーコン2902を含む。このビーコンはビーコン区間を特定する。既存ビーコン区間は競合期間2906が後続する無競合期間2904を含む。種々の無競合ポーリング信号2908A-Nが無競合期間2904の間に生成されるかもしれない。無競合期間2904は無競合期間終了2910により終了する。各ビーコン2902は802.11の実施例におけるターゲットビーコン送信時間(TBTT)に送信される。新クラスMACプロトコル2930はMACフレーム2932A-Nを含む。

40

【0170】

結合ビーコン区間2950は無競合期間2904の間、既存および新クラスMACプロトコルの相互運用性を例示する。新クラスのTDD MACフレーム区間2932が含まれており、既存ポーリング信号CF-Poll2908A-Nが後続する。無競合期間はCFPEND2910で終了し、競合区間2906が後続する。新クラスのTDD MACフレーム区間2932はここに詳述した種々の態様を選択的に含む任意の形式であるか

50

もしれない。一実施例において、新クラスのTDD MACフレーム区間2932は、前の図20を参照して例示したような種々のセグメントを含む。したがって、この例において、新クラスTDD MACフレーム区間はパイロット1510、制御チャネル1520、順方向送信チャネル1530、アドホックピア-ピアセクション(A-TCH)2010、リンク送信チャネル1540、およびランダムアクセスチャネル1550を含む。

【0171】

CFP2904の間、既存STAは新クラスWLAN送信信号のいずれとも干渉すべきでないことに注意のこと。APはCFPの間、セグメント内で混合モード動作を可能として、既存STAをポーリングするかもしれない。さらに、APは新クラスで利用するために全CFP2904を確保し、全既存トラヒックを、ビーコン区間終了に近い競合期間(CP)2906の方へ押すかもしれない。

10

【0172】

802.11既存標準の例は、CP2906が2つの既存端末間での交換をサポートすることができる程十分に長いことを要求する。したがって、ビーコンは遅延するかもしれない。結果としてシステム内の時間ジッタが発生するかもしれない。必要なら、ジッタを緩和するために、CFP区間は固定ビーコン区間を維持するために短縮されるかもしれない。CFPおよびCPを確立するために用いるタイマは、CFPがCP(すなわち10msより短い)に比べて長くなるよう(すなわち約1.024秒)に設定されるかもしれない。しかし、CFPの間にAPが既存端末をポーリングする場合、それらの送信信号の期間は、未知であるかもしれない、さらに時間ジッタを引き起こすかもしれない。その結果、同じFAで既存STAを収容する場合、新クラスSTAに対するQoSを維持するように注意しなければならない。既存802.11標準は1.024msのタイムユニット(TU)と同期する。新クラスMACは、この例では2TUすなわち2.048msのMACフレーム期間を使って、既存システムに同期するように設計されるかもしれない。

20

【0173】

いくつかの実施例において、新クラスMACフレームは同期していることを保証することが望ましいかもしれない。すなわち、システムに対するMACフレームクロックは連続しているかもしれない。また、MACフレームの境界は、送信されるとき、2.048msフレーム区間の倍数の時に始まる。このように、STAに対するスリープモードは容易に維持されるかもしれない。

30

【0174】

新クラスの送信は既存送信と互換性がある必要はない。ヘッダ、プリアンブル等は、すべて、例がこの明細書中に詳述されている新クラスシステムに対して一意的であるかもしれない。既存STAはこれらの復調を試みるかもしれない。しかし、適切な復号に失敗するだろう。一般に、スリープモードにある既存STAは影響されないだろう。

【0175】

図30に送信機会を獲得するための方法3000を図示する。方法3000はブロック2830として上で例示された方法2800の実施例の中で展開されるかもしれない。処理は、アクセスがスケジューリングされたか、されていないかの判定ブロック3010で始まる。この例は2つの形式のアクセスを例示しているが、当業者は与えられた実施例のいずれにおいても、これらのアクセス形式のいずれかまたは両方がサポートされるかもしれないことを認識するだろう。判定ブロック3010において、スケジューリングされないアクセスが望ましい場合、ブロック3040へ進み、アクセスを競合する。多数の競合ベースのアクセス手法が展開されるかもしれない。送信機会(TXOP)が一度獲得されていると、ブロック3040でその送信機会に従って送信する。次に、処理は終了するかもしれない。

40

【0176】

ブロック3010において、スケジューリングされたアクセスが望ましい場合、ブロック3020へ進み、アクセスを要求する。このアクセス要求は、ランダムアクセスチャネ

50

ル上で、アドホック競合間に、またはここに開示した他の方法のいずれかで行われるかもしれない。ブロック 3030 において、アクセス要求が許可されると、割当が受信されるだろう。ブロック 3050 へ進み、受信された割当に従って、TXOP を送信する。

【0177】

ある場合には、新クラス AP と、同じ周波数割当でオーバーラップしている既存 BSS と共に、関連する BSS の間の相互運用を提供することが望ましいかもしれない。既存 BSS は DCF または PCF / HCF モードで動作しているかもしれない。そのため、新クラス BSS と既存 BSS との間の同期はいつも得られるというわけではないかもしれない。

【0178】

既存 BSS が PCF または HCF モードで動作している場合、新クラス AP は、TBT に同期する試みをするかもしれない。これが可能である場合、新クラス AP は、その例を上述した種々のメカニズムのいずれかを用いて競合期間にチャンネルを捕捉し、オーバーラップした BSS 領域内で動作するかもしれない。既存 BSS が DCF の下で動作している場合、新クラス AP はチャンネルの捕捉、およびチャンネルをクリアするための CFP の通知を試みるかもしれない。

【0179】

既存 BSS 内のいくつかまたはすべての STA が新クラス AP の送信信号を受信しない状況があるかもしれない。この場合、それらの既存 STA は新クラス WLAN の動作を妨げるかもしれない。この妨害を避けるために、新クラス端末は、CSMA ベースの動作を実行せず、ピア-ピア送信に依存するかもしれない（これはさらに先で図 33 - 34 を参照して詳述する）。

【0180】

図 31 に単一の FA を複数の BSS と共有するための方法例 3100 を図示する。ブロック 3110 において、既存アクセスポイントはビーコンを送信する。新クラスアクセスポイントは、同じ周波数割当を共有して、ビーコンと（選択的に）関連している TBT に同期するかもしれない。ブロック 3120 において、ビーコンに従って既存無競合期間が定められている場合、それを実行する。無競合期間がもしあれば、それが一度完了すると、次に、すべての STA が、定められた競合期間に、アクセスを競合するかもしれない。ブロック 3130 において、新クラスアクセスポイントは競合期間に、アクセスを競合する。ブロック 3140 において、新クラス STA は、新クラスアクセスポイントがアクセスを競合していた期間、共有媒体にアクセスするかもしれない。この新クラスアクセス期間中のアクセスの形式はここに詳述される態様のいずれかを含むかもしれない。アクセスポイントがチャンネルを確保している時間の総計を既存 STA に示すために、上述したような種々の方法が用いられるかもしれない。この期間が一度完了すると、次に、既存 STA はブロック 3150 で競合するかもしれない。判定ブロック 3160 において、処理はブロック 3110 へ戻って継続するかもしれないし、または終了するかもしれない。

【0181】

図 32 に、単一 FA を用いるオーバーラップした BSS を例示する。既存システム 3210 はビーコン 3205 を送信する（既存システムの TBT と全体のビーコン区間を例示しながら 3205A および 3205B を示す）。ビーコン 3205A は無競合区間 3210 および競合期間 3215 を特定する。無競合期間 3210 の間、無競合期間終了の標識 3225 の前に、既存無競合ポーリング信号 3220A - N が実行されるかもしれない。

【0182】

アクセスを競合する機会が来るまで、新クラス WLAN 3240 における端末は、チャンネルを監視し、ビーコン 3205 を受信して、媒体にアクセスすることを控える。この例においては、最も早い機会は無競合期間の間である。PIFS 3230 の後に、新クラスアクセスポイントは、チャンネルが占有されるだろう時間の総計を既存端末に示すために、既存信号 3245 を送信する。種々のシンボルが、この機能を実行するのに用いられるかもしれない。その例は上で詳述した。相互運用性が望ましい既存システムに依存する、種々の他の信号が展開されるかもしれない。既存信号 3245 の受信範囲にある既存 STA

10

20

30

40

50

は、新クラスアクセス期間 3 2 5 0 の終了までチャンネルにアクセスすることを避けるかもしれない。期間 3 2 5 0 は 1 つ以上の T D D M A C フレーム区間 3 2 6 0 を含む（この例では 3 2 6 0 A - N）。T D D M A C フレーム区間 3 2 6 0 は任意の形式であるかもしれない。その例はここに詳述した態様の 1 つ以上を含む。

【 0 1 8 3 】

一実施例において、新クラス A P は決まった時間間隔でチャンネルを捕捉する（すなわち、新クラス A P は 4 0 m s e c 毎に 2 0 m s e c にわたりチャンネルを捕捉する）。新クラス A P は、必要な期間チャンネルを保持しているだけであることを保証し、そのためにチャンネルの公正な共有を保証するためのタイマを保持するかもしれない。チャンネルを捕捉する際に、新クラス A P は種々の信号を用いるかもしれない。例えば、C T S / R T S または新しい C F P を通知する既存ビーコンが送信されるかもしれない。

10

【 0 1 8 4 】

新クラスの区間 3 2 5 0 の間、第 1 の T D D M A C フレーム区間の例は以下の通り定められるかもしれない。最初に、現在の M A C フレームにおいてポーリングされるべきリスト上の U T を示すビーコン + F - C C H を送信する。F - C C H の後に、一続きの M I M O パイロットを放送し、S T A が M I M O チャンネルの正確な測定値を入手し形成できるようにする。一実施例において、1 アンテナあたり 2 個の短い O F D M シンボルで優れた特性が得られるかもしれない。これは、最初の M A C フレーム内の F - T C H がおよそ 8 個の M I M O パイロットシンボルで構成されるかもしれないことを意味する。ポーリングリスト上の S T A が、A P へ戻す確認応答と共に偏向された M I M O パイロットおよびレートインジケータ（下りリンクのため）を送信するように、最初の M A C フレームの R - T C H 部分が構成されるかもしれない。この例では、この時点で、ポーリングリスト上のすべての端末は次の T D D M A C フレーム区間で通常のスケジューリングされた方法で動作する準備ができています。第 1 の T D D M A C フレーム区間に続く T D D M A C フレーム区間は、ここに開示された方法のいずれかを用いて、A P によって調整されてデータ交換するために用いられるかもしれない。

20

【 0 1 8 5 】

上述したように、新クラス端末は、C S M A ベースの動作を実行せず、ある状況（例えば、既存 B S S 内のいくつかまたはすべての S T A が新クラス A P 送信信号を受信しない状況）ではピア-ピア送信に依存するかもしれない。そのような場合、上述したオン/オフ循環は、有利または可能性があると言えないかもしれない。これらの場合は、新クラス端末はピア-ピア動作をデフォルトとするかもしれない。

30

【 0 1 8 6 】

図 3 3 に、既存 B S S と相互運用しているが、ここに開示した種々の方法を用いて、高速ピア-ピア通信を実行するための方法例 3 3 0 0 を図示する。処理はブロック 3 3 1 0 で始まる。ここで、第 2 の S T A へ送信するデータを有している第 1 の S T A がアクセスを競合する。ブロック 3 3 2 0 において、アクセスの競合に成功した端末は上述したような既存信号を用いて媒体をクリアする。ブロック 3 3 3 0 において、第 1 の S T A は要求信号（パイロットを伴う）を第 2 の S T A に送信する。送信されたパイロットに従って、第 2 の S T A はチャンネルを測定することができる。第 2 の S T A はチャンネルフィードバックを第 1 の S T A に送信する。従って、ブロック 3 3 4 0 において、第 1 の端末はチャンネルフィードバック（例えば、レートフィードバック）によって応答を受信する。ブロック 3 3 5 0 において、第 1 の S T A はパイロットおよび偏向されたデータをフィードバックに応じて第 2 の端末に送信する。ブロック 3 3 6 0 において、第 2 の S T A は第 1 の S T A へ確認応答を送信するかもしれない。また、さらに先の送信に用いるための連続したレートフィードバックを送信するかもしれない。媒体をクリアするために用いられる既存信号により、ブロック 3 3 3 0 から 3 3 6 0 を、ここに開示したような高速な手法および既存システムへの改良を用いて実行することができる。S T A が一度媒体をクリアすると、任意のピア-ピア M A C プロトコルが本発明の期間の範囲内で展開されるかもしれない。処理は、判定ブロック 3 3 7 0 に図示されるように、ブロック 3 3 1 0 へ戻って続くか、

40

50

または終了するかもしれない。

【 0 1 8 7 】

一実施例において、ピア-ピアモードで、C S M Aに対する既存規則に従って、チャネル捕捉が動作する。この例において、P C FおよびH C Fは採用されていない。また、必ずしも集中化したネットワークアーキテクチャがある必要はないかもしれない。新クラスS T Aが他の新クラスS T A（または、A P）との通信を希望している場合、そのS T Aはチャネルを捕捉する。第1の送信信号は、十分なM I M Oパイロットおよび接続を確立する要求をするメッセージから成る。C T SおよびR T Sは領域および確保した時間をクリアするために使われるかもしれない。要求しているS T AメッセージはS T A B S S I D、S T A M A C I D、および送信先S T A M A C I D（分かっているならば）を含まなければならない。応答信号は応答しているS T AのB S S I Dを含んだほうが良い。これにより、偏向が用いられている場合、S T Aは、それらが送信偏向ベクトルの受信機補正を実行する必要があるかどうかを決定できる。S T Aが、B S Sを調整している指定A Pですべて較正した場合、送信偏向を用いることは有利であるかもしれないが、この場合用いられる必要はないことに注意のこと。

10

【 0 1 8 8 】

図33を参照して説明したように、応答はM I M Oパイロット（使われていれば偏向された）とレート表示を含むかもしれない。この交換が一度発生すると、偏向は各リンクで可能である。しかし、S T Aが異なるB S Sに属す場合、接続を開始したS T A間の第1の偏向された送信信号は偏向されたM I M Oパイロットを含むかもしれない。これにより応答しているS T A受信機は異なるB S S間の位相差を補正できる。

20

【 0 1 8 9 】

この一実施例において、一度最初の交換が発生すると、偏向は可能である。交換は下りリンクおよび上りリンク送信間のS I F S区間に付着する方がよい。偏向のために固有ベクトルを計算する際の処理遅延があり得るため、S T Aは固有ベクトル処理の代わりに最小平均2乗誤差（M M S E）処理を用いる必要があるかもしれない。一度偏向ベクトルが計算されると、S T Aは固有ベクトルを送信側で用い始めるかもしれない。また、受信側は、最適の空間整合フィルタ解に向かって適応しながら、M M S E処理を使い続けるかもしれない。追跡およびレート制御は、2つのS T Aの間の定期的なフィードバックで容易となるかもしれない。S T Aがチャネルの制御を維持するために、S I F S区間が付加されるかもしれない。

30

【 0 1 9 0 】

図34に、既存B S Sでアクセスを競合することによる（すなわち管理された）M I M O方法を用いたピア-ピア通信を例示する。この例において、開始端末106Aはチャネルのアクセスを競合する。チャネルの捕捉に成功する場合、M I M Oパイロット3405が送信され、要求信号3410が続く。メッセージはB S S I D、開始S T AのM A C I D、および分かっているならば、受信先S T AのM A C I Dを含むかもしれない。C T SやR T Sなどの他の信号が、さらにチャネルをクリアするために用いられるかもしれない。応答するS T A 106Bは偏向されたパイロット3420を送信する。確認応答およびレートフィードバック3425がそれに続く。偏向されたパイロット3420は要求信号3410に続く送信されたS I F S 3415である。既存アクセスポイントが802.11アクセスポイントである一実施例において、S I F Sが最優先であることを思い出すと、応答端末106Bはチャネル制御を保持するだろう。図34に詳述した種々の送信信号は、ピア-ピア通信が完了するまでチャネル制御を維持するために、相互にS I F Sの間隔を持って送信されるかもしれない。

40

【 0 1 9 1 】

一実施例において、チャネル占有のための最大期間長が決定されるかもしれない。フィードバック3425に続く偏向されたパイロット、およびデータ3435は、そのレートフィードバックに従って開始S T A 106Aから応答S T A 106Bへ送信される。データ3435に続いて、応答S T A 106Bは偏向されたパイロット3440および確認応

50

答並びにレート制御 3 4 4 5 を送信する。それに応じて、開始端末 1 0 6 A は、データ 3 4 5 5 が後続する偏向されたパイロット 3 4 5 0 を送信する。

【 0 1 9 2 】

処理は無期限または展開期間に依存してチャネルアクセスに許容された最大の時間まで続くかもしれない。図 3 4 に示されないが、応答 S T A はデータを送るかもしれないし、また、開始端末は同様にレート制御を送信するかもしれない。これらのデータセグメントは、効率を最大（すなわち、S I F S をこれらの送信の間に挿入する必要はない）にするために図 3 4 に示されるセグメントを組み合わされるかもしれない。

【 0 1 9 3 】

2 つ以上の B S S がオーバーラップする場合、調整手段でチャネルが共有されることを認めるメカニズムを展開することが望ましいかもしれない。いくつかのメカニズム例をそれぞれに関連している動作手順例と共に以下に概説する。これらのメカニズムは組み合わされて展開されるかもしれない。

【 0 1 9 4 】

第 1 のメカニズム例は動的周波数選択（D F S）である。B S S を確立する前に、W L A N は、B S S に対する動作を確立するための最良の周波数割当（F A）を決定するために無線媒体を探索するように要求されるかもしれない。候補 F A を探査する処理の途中で、A P は、宛先変更および A P 間ハンドオフを容易にするために近隣リストを生成するかもしれない。さらに、W L A N は、M A C フレームタイミングを近隣 B S S（さらに先で説明する）に同期させるかもしれない。D F S は B S S 間同期の必要性を最小にするために B S S を分散するために用いられるかもしれない。

【 0 1 9 5 】

第 2 のメカニズム例は B S S 間同期である。D F S 手順の間、A P は近隣 B S S のタイミングを獲得するかもしれない。一般に、B S S 間ハンドオフを容易にするためにすべての B S S を同期させる（一実施例における単一 F A 上で、または、代替実施例においては複数の F A にわたって）ことが望ましいかもしれない。しかし、このメカニズムによって、少なくとも互いに近接して同じ F A 上で動作している B S S はそれらの M A C フレームを同期させる。さらに、同一チャネル B S S がオーバーラップしている場合（すなわち、A P は互いを受信できる）、新たに現れる A P は、確立された A P にその存在の警報を出し、資源共有プロトコルを以下のように設定するかもしれない。

【 0 1 9 6 】

第 3 のメカニズム例は資源共有プロトコルである。同じ F A で B S S をオーバーラップすることは、チャネルを公平に共有するかもしれない。これは何らかの定められた方法で、B S S 間で M A C フレームを交換することによって、なされるかもしれない。これにより、各 B S S のトラヒックは、近隣 B S S からの干渉の危険が無い状態でチャネルを使用できる。すべてのオーバーラップしている B S S の間で共有が行われるかもしれない。例えば、2 つのオーバーラップした B S S で、1 つの A P が偶数番号の M A C フレームを、他の A P が奇数番号の M A C フレームを用いる。3 つのオーバーラップした B S S では、共有は 3 を法とするなどで実行されるかもしれない。代替実施例は方式を共有する任意の形式を展開するかもしれない。B C H のオーバーヘッドメッセージの制御フィールドは、資源共有が可能とされているか、および共有サイクルの形式を示すかもしれない。この例においては、B S S 内のすべての S T A に対するタイミングは適切な共有サイクルに調整する。この例においては、待ち時間は B S S をオーバーラップさせると共に増加するだろう。

【 0 1 9 7 】

第 4 のメカニズムの例は S T A 支援の再同期である。2 つの B S S が互いを受信しないことは可能であるが、オーバーラップした領域の新しい S T A は両方を受信できる。S T A は両 B S S のタイミングを決定し、これを両方に報告することができる。さらに、S T A はタイムオフセットを決定し、どの A P がどれだけそのフレームタイミングをずらす方が良いかを示す。この情報は A P に接続されたすべての B S S に伝搬されなければならない。それらはすべて、同期を獲得するためにフレームタイミングを再確立しなければならない

10

20

30

40

50

い。フレーム再同期はB C H内で通知され得る。より感知されないオーバーラップしているB S Sを扱うためにアルゴリズムを一般化することができる。

【0198】

手順例を以下に詳述する。これは上で説明した1つ以上のメカニズムで展開されるかもしれない。

【0199】

同期は電源投入時または他の指定された時にA Pにより実行されるかもしれない。システムタイミングは、近くのシステムに対するすべてのF Aを探索することによって、決定されるかもしれない。同期を容易にするために、1組の直交符号が、異なるA Pの弁別を支援するために用いられるかもしれない。例えば、A Pは各M A Cフレーム毎にビーコンが繰り返されることを知っている。これらのビーコンはウォルシュ系列(例えば長さ16)でカバーされるかもしれない。したがって、A PまたはS T Aなどの装置は、オーバーラップしているB S Sを決定するために、ローカルA Pのパイロット強度測定(P S M)を実行するかもしれない。さらに先で詳述するが、A Pに関連しているアクティブS T Aは同期を支援するためにエコーを送信するかもしれない。このエコーはA Pのカバーに対応するタイミングとカバリングを用いるかもしれない。B S Sがオーバーラップするが、それらのB S Sに対するそれぞれのA Pが相互の信号を検出できない場合、S T Aエコーは近隣のA Pによって受信可能であるかもしれない。その結果、そのA P、および近隣のA Pが、同期するかもしれない信号に関する情報を提供する。直交カバー符号が異なるF Aで再利用されるかもしれないことに注意のこと。

【0200】

ウォルシュカバーの選択は非検出ウォルシュカバーの組に基づいて決定論的になされるかもしれない(すなわち、近隣のA Pに検出されないウォルシュカバーを選択する)。すべてのカバーが存在する場合、最も弱い受信信号レベル(R S L)に対応する符号が新しいA Pによって再利用されるかもしれない。そうでなければ、一実施例において、A Pに対する動作点を最大にする符号が選択されるかもしれない(以下に説明する適応型再利用のための構造化された電力バックオフ参照のこと)。

【0201】

この例において、各A Pによって送信されたフレームカウンタは互いにスタガされる。用いられたスタガはウォルシュカバーインデックスに対応している。したがって、A P 0はウォルシュ符号0を用いる。A P jはウォルシュカバーjを用いる。また、A P 0フレームカウンタ=jの時は常にそのフレームカウンタを0にする。

【0202】

電源投入時、または同期が実行される任意の時、A Pは近隣のA Pビーコンおよび/またはS T Aエコーを受信しようとする。近隣のシステムを検出しない時、A Pはそれ自身の時間規準を確立する。これは、任意であり、G P S、またはいずれかの他の現地時間規準に関連することができる。1つのシステムを検出した時、ローカルタイミングはそれに従って、確立される。A Pが、異なる2以上のシステムが異なる時刻表で動作していることを検出した場合、A Pは最も強い信号を有するシステムに同期するかもしれない。システムが同じ周波数割当(F A)で動作している場合、A Pはより弱いA Pとの連携を試みて、独立した時計で動作中の他の近くのA Pをそれに知らせるかもしれない。新しいA Pは、より弱いA Pに、両A Pゾーンを同期させるために必要なタイミングスキューを知らせることを試みる。次に、より弱いゾーンのA Pはそのタイミングをスキューするかもしれない。これは複数の近隣のA Pに対して繰り返されるかもしれない。新しいA Pは2以上のシステムの同期したタイミングで自身のタイミングを確立することができる。いかなる理由であれ、すべての近隣のA Pが単一のタイミングに同期することができない状況では、新しいA Pは近隣のA Pのいずれかに同期するかもしれない。

【0203】

動的周波数選択が電源投入時にA Pによって実行されるかもしれない。上に述べたように、D F S選択によるB S Sオーバーラップを最小にすること、および同期を必要とするB

10

20

30

40

50

SSの数を最小にすること、同期に関連するかもしれない遅延またはスループットの抑圧が通常望ましい。(すなわち、1つのFAで全媒体へのアクセスを備えたBSSは、1つ以上の近隣BSSと媒体を共有しなければならないBSSより効率的であるかもしれない)。同期後、新しいAPはそれに関連している最小RSLを有しているFAを選択するかもしれない(すなわち、近隣のAPを測定するとき、またはエコー期間)。定期的に、APはSTAにAPパイロット測定値について質問するかもしれない。同様に、APは、沈黙期間をスケジューリングして、他のゾーン(すなわち近隣BSS)からのSTAによって引き起こされるAPにおける干渉レベルの評価を可能とするかもしれない。RSLレベルが過大である場合、APは、スケジューリングされていない期間、他のFAの検出を試み、および/または以下に述べるようにパワーバックオフ方針を実行するかもしれない。

10

#### 【0204】

上述したように、APはパイロットカバー符号に従って組織されるかもしれない。各APは、この例では、長さ16のウォルシュ系列カバーを用いるかもしれない。種々の長さの多数の符号が展開されるかもしれない。パイロットカバーは、スーパーフレームの期間、ビーコンの符号を変調するために用いられる。この例において、スーパーフレームの期間は32ms(すなわち16の連続したMACフレームビーコン)に等しい。STAは、与えられたAPに関連しているパイロット電力を決定するために、スーパーフレーム区間にわたり、コヒーレントに積分するかもしれない。上のように、APは利用可能な未検出ウォルシュ符号のプールからウォルシュ符号を選択するかもしれない。すべての符号が(同じFAで)検出された場合、APはこれらを最も強くから最も弱くまで順に並べるかもしれない。APは検出された最も弱いウォルシュ符号に対応するウォルシュ符号を再使用するかもしれない。

20

#### 【0205】

近隣APの識別を容易にするため、STAはそれぞれのAPを特定するためのエコーを送信するために用いられるかもしれない。したがって、上述したように近隣APを検出しないAPは対応するSTAエコーを検出するかもしれない、その結果、そのAPとそのタイミングを特定する。各APはビーコン内に構成情報を送信するかもしれない。次に、各STAは、タイミングと同様にAP構成情報を任意の受信近隣APに再送するためのリピータとして動作するかもしれない。

#### 【0206】

30

アクティブなSTAは、同じFAで動作している隣接のAPが、近隣システムの存在を検出できるようにする事前に定められたパターンを、APからのコマンドに応じて、送信するように要求されるかもしれない。これを容易にする簡単な方法は、MACフレーム内に、いかなるトラヒックに対してもAPが用いない観測区間(例えばFCHとRCHセグメントの間)を定めることである。観測区間の期間長は、そのAPに関連しているSTAと近隣APに関連しているSTAの間の最大の伝搬遅延差を扱うことが十分にできる程度の長さで定義されるかもしれない(例えば、160チップまたは2OFDMシンボル)。例えば、ウォルシュカバー符号jを用いるAPに関連するSTAは、Macフレームカウンタ=0の場合は常に、エコーを送信するかもしれない。エコーは、近隣APが存在を検出し、その隣接APゾーン内のSTAと効率的に共存することができるために必要な情報で符号化される。

40

#### 【0207】

適応的再利用のための構造化された電力バックオフが展開されるかもしれない。システムが、別のAPの近くで各FAを再利用しなければならない点まで輻輳すると、構造化電力バックオフ方式を強制し、両方のゾーンの端末が最大効率で動作できるようにすることが望ましいかもしれない。輻輳が検出されると、システムの効率を改善するために電力制御を用いることができる。すなわち、常に最大電力で送信する代わりに、APはMACフレームカウンタと同期した構造化電力バックオフを用いるかもしれない。

#### 【0208】

一例として、2つのAPが同じFAで動作していると仮定する。APが一度この状態を

50

検出すると、既知の電力バックオフポリシーを設定するかもしれない。例えば、両方のAPは、MACフレーム0で最大電力 $P_{tot}$ 、MACフレーム1で $P_{tot} (15/16)$ ・・・MACフレーム15で $P_{tot}/16$ を許容するバックオフ方式を用いる。APが同期しており、それらのフレームカウンタがスタガしているため、どちらのAPゾーンも同時には最大電力を用いない。各APゾーン内のSTAが、可能な最も大きいスループットで動作することができるバックオフパターンを選択することが目的である。

#### 【0209】

与えられたAPによって用いられるバックオフパターンは検出された干渉の度合いの関数であるかもしれない。この例においては、与えられたAPによって最大16の既知のバックオフパターンが用いられるかもしれない。用いられるバックオフパターンは、BCH内およびAPに関連しているSTAによって送信されたエコー内で、APによって送信されるかもしれない。

10

#### 【0210】

バックオフ方式の例は本発明の譲受人に譲渡されたWalton他による米国特許番号6,493,331 "Method and apparatus for controlling transmissions of a communications systems" (通信システムの送信を制御するための方法と機器) に詳述されている

既存システムとの相互運用性のための方法の他の実施例を図53に図示する。図15を参照して上で詳述したようなMACフレームの例1500を示す。スロット区間5310が定められているスロットモードが導入される。スロット区間5310は、MIMOパイロット区間5315およびスロットギャップ5320を含む。図示したようにパイロット5315は、EDCAのような規則に従って動作する他の端末(APを含む)による干渉からチャネルを確保するために挿入される。変更されたMACフレーム5330は、媒体の制御を保持するために挿入されたパイロット5315と共にMACフレーム1500を実質的に含む。当業者には明白であるように、図53は単に例示である。スロットモードは、種々の例をここに詳述したMACフレームのいずれかに組み込まれるかもしれない。

20

#### 【0211】

この例において、例示の目的のために、 $1.024 \text{ msec}$ の倍数であるMACフレームを用いる既存802.11システムを仮定する。MACフレームは同期がとれるように $2.408 \text{ msec}$ に設定されるかもしれない。ターゲットビーコン送信時間(TBTT)において、STAのNAVを設定するために、STAを獲得するためのCFP期間長を公表する。ポーリングされない場合、CFPの間、BSSにおけるSTAは送信すべきではない。前に説明したように、選択的に、APはRTSを送出し、STAに、BSSをクリアするための同じCTSをエコーさせるかもしれない。このCTSはすべてのSTAからの同期した送信信号であるかもしれない。この例において、MACフレームが常に $2.048 \text{ msec}$ の境界で始まることを保障することによって、ジッタは除去されるかもしれない。これは、短縮したTBTTによっても隣接/オーバーラップしているBSSの間の時刻同期を保持する。上述したような他の種々の方法は、以下で説明される方法と組み合わせられるかもしれない。媒体が一度修正MACフレーム5300のために、利用可能ないずれかの方法で、確保されると、スロットモードが媒体の占有を保持するために展開され、既存STAがスケジューリングされた送信と干渉することなく、その結果新クラスシステム(すなわち、図15または図53に示すような方式を用いるもの、またはここに詳述する種々の他のもの)のスループット利得が潜在的に低下することがなくなる。

30

40

#### 【0212】

この例において、新クラスAPはチャネルを捕捉するためのCSMA規則に支配される。しかし、これに先立ち、ビーコンまたは他のSTAのいずれかを受信しようとするにより、他のBSSの存在を決定する試みをする方がよい。しかし、公正な資源共有を可能にするのに同期は必要ではない。

#### 【0213】

近隣BSSが一度検出されると、新クラスAPはビーコンを送信して、チャネルを捕捉することができる。他のユーザを排斥するために、新クラスAPは他のSTAがチャネル

50

を使用することを防ぐような頻度でパイロットを送信する（すなわち  $P I F S = 25 \mu s e c$  より長いアイドル期間がない）。

【0214】

新クラスAPは、APが、公正であると決定された固定期間の間チャンネルを占有することを認めるタイマを設定するかもしれない。これは、既存APのビーコン期間とおおよそ同期しているか、または非同期であるかもしれない（すなわち  $200 m s e c$  毎に  $100 m s e c$ ）。

【0215】

新クラスAPは認められた区間の任意の点でチャンネルを捕捉するかもしれない。それは、既存BSユーザによって遅延され得る。新クラスAPは、利用できるトラフィックがない場合、期限が切れる前にチャンネルを放棄するかもしれない。新クラスAPがチャンネルを捕捉する場合、公平な期間のために、その使用を制限する。さらに、新クラスAPによって確立されたタイミングは確立されたMACフレームタイミングと一致しているかもしれない。すなわち、新クラスビーコンは新クラスAPクロックの  $2.048 m s e c$  の境界で発生する。このように、新クラスSTAは、HT APがチャンネルを捕捉しているかどうかを決定するための、これらの特定の区間を見ることによって、同期を維持するかもしれない。

【0216】

新クラスAPはビーコンでフレームパラメータを通知するかもしれない。フレームパラメータの一部はMACフレーム全体へのパイロット送信の頻度を示すパイロット区間スペースを含むかもしれない。新クラスAPは、STAの送信信号が周期的バーストパイロットとオーバーラップするようにSTAをスケジューリングするかもしれないことに注意のこと。この場合、割当が重なるSTAは、このことを知り、この期間、パイロットを無視する。他のSTAはこのことを知らず、そのため、パイロットが所定の区間に送信されたか否かを実証するための閾値検出器を用いる。

【0217】

APが送信することになっている瞬間にSTAがパイロットを送信するかもしれないこと、またはAPがこの区間にSTAへ偏向されたパイロットを送信しているということは起こりうる。他のSTAがこのパイロットを用い、その結果、それらのチャンネル推定を誤ることのないように、APパイロットは共通パイロットのウォルシュカバーに直交したウォルシュカバーを用いるかもしれない。ウォルシュカバーを割当てするための構造が展開されるかもしれない。例えば、STAおよびAPが異なるウォルシュカバーを用いる場合、ウォルシュ空間は  $2N$  個のカバーを含むかもしれない。  $N$  個のカバーはAP用に確保され、残りは与えられたAPに関連するSTA用に確保され、そのSTAは周知の方法でそれぞれのAPのウォルシュカバーと結合されているカバーを用いる。

【0218】

新クラスAPが割当をSTAへ送信する場合、STAが所定の区間に、APへ送信すると予想している。STAが割当の受信に失敗する場合がある。その場合、チャンネルはPIFSより長い区間にわたり、未使用になるかもしれない。これが起こるのを防ぐために、APは、  $t < S I F S$  の間チャンネルを感知して、占領されているかどうかを決定するかもしれない。占有されていないならば、APは、それに応じて位相合わせしたパイロットを直ちに送信して、チャンネルを捕捉するかもしれない。

【0219】

新クラスチャンネル割当はSIFS ( $16 \mu s e c$ ) の区間に割り込まれるかもしれない。このように、新クラスの排他的使用の期間中、チャンネル占有が既存ユーザを排除しておくことを保証できる。

【0220】

RCHの期間が  $16 \mu s e c$  を超えるかもしれないため、RCHは相互運用性に対応するように設計されなければならない。与えられた実施例にRCHが容易に対応できない場合、RCHは、新クラスMACがチャンネルを制御しない場合、既存モードで動作するよう

10

20

30

40

50

に割当てられるかもしれない(すなわち、既存モード内に共存している)。図53に示すように、F-RCHは、パイロット送信に続いて、STAがいつでもアクセス要求信号を送信する(すなわち4 $\mu$ sec待ち、8 $\mu$ sec間送信)ことを許可することによって、対応されるかもしれない。

#### 【0221】

##### 実施例：拡張された802.11 MIMO WLAN

以下で詳述されるのは、追加的態様と同様に上で導入された種々の態様を例示する一実施例である。この例において、MIMOを用いた拡張802.11 WLANが例示される。種々のMACの拡張を、対応するデータおよびMAC層並びに物理層で用いるためのメッセージ構造と同様に詳述する。当業者はWLANの機能の例示的サブセットだけが開示されていることを認識し、ここの教示を種々のシステムとの相互運用性と同様に802.11の既存システムとの相互運用性に容易に適応させるだろう。

10

#### 【0222】

以下に詳述する実施例は既存802.11a, 802.11gのSTAとの相互運用性、および802.11eの予想される最終標準案との相互運用性を特徴とする。実施例はMIMO OFDM APを含む。これは既存APと区別するためにそのように名づけられる。後方互換性のため、以下に詳述するように、既存STAはMIMO OFDM APと連携することができる。しかし、MIMO OFDM APは既存STAからのアソシエーション要求がもしあれば、それを明確に拒絶するかもしれない。DFS手順は、拒絶されたSTAを、既存の動作(既存APがまたは別のMIMO OFDM APである

20

#### 【0223】

MIMO OFDM STAは、802.11aまたは802.11g BSSまたはAPが存在しない独立BSS(IBSS)と連携できる。したがって、そのような動作に対して、そのようなSTAは、802.11a、802.11gおよび802.11eの予想される最終案のすべての強制的な機能を実施するだろう。

#### 【0224】

既存およびMIMO OFDM STAがBSSかIBSSで同じRFチャネルを共有する場合、種々の機能がサポートされる。提案のMIMO OFDM PHYスペクトルマスクは、付加的隣接チャネル干渉が既存STAに導入されないように、現在ある802.11a、802.11gのスペクトルマスクとの互換性を持っている。PLCPヘッダ内(以下に詳述する)の拡張SIGNALフィールドは既存802.11のSIGNALフィールドと後方互換性がある。既存SIGNALフィールドの未使用RATE値は、新しいPPDU形式(以下に詳述する)を定めるように設定される。適応型調整機能(ACF)(以下に詳述する)は既存STAとMIMO OFDM STAとの間で媒体の任意の共有を許可する。802.11e EDCA、802.11e CAPおよびSCAP(以下に導入する)の期間は、APスケジューラが決定するように、任意のビーコン区間に任意に分散される。

30

#### 【0225】

上述したように、高性能MACはMIMO WLANの物理層によって可能となった高データレートに、効果的な影響を及ぼすことを要求される。このMAC実施例の種々の特性を以下に詳述する。以下はいくつかの特性例である。

40

#### 【0226】

PHYレートと送信モードの適合により、MIMOチャネルの容量を効果的に利用できる。

#### 【0227】

PHYの低待ち時間サービスは、高スループット(例えばマルチメディア)のアプリケーションの要求事項に取り組むために端対端間の低遅延を提供する。低待ち時間動作は低負荷において競合ベースのMAC手法で得られるかもしれない。または、負荷が重い場合は集中もしくは分散スケジューリングを用いて得られるかもしれない。低待ち時間は多く

50

の利点を提供する。例えば、低待ち時間は物理層データレートを最大にするように高速レート適合ができる。低待ち時間は、ARQを止めることなく、小さいバッファで安価なMAC実施を可能にする。また、低待ち時間はマルチメディアおよび高スループットのアプリケーションに対して端対端間遅延を最小にする。

【0228】

もう一つの特性は高いMAC効率と低い競合オーバーヘッドである。競合ベースのMACにおいては、有効な送信信号で占有される時間は縮小する。一方時間の増加した部分がオーバーヘッド、衝突およびアイドル期間に費やされる。媒体での無駄な時間はスケジューリングにより、および複数のより高い層の packets (例えばIPデータグラム) を単一のMACフレームへ集約することにより短縮されるかもしれない。また、集約されたフレームはプリアンプルとトレーニングオーバーヘッドを最小にするように形成されるかもしれない。

10

【0229】

PHYによって動作可能となった高いデータレートにより、簡易化されたQoSの取り扱いが可能となる。

【0230】

以下に詳述するMAC拡張例は、802.11aおよび802.11gと後方互換性がある方法により上記特性規準を検討するためのものである。さらに、上記の802.11e標準の案に含まれている機能へのサポート、および改良はTXOPおよび直接リンクプロトコル(DLP)および任意のブロック確認応答メカニズムなどの機能を含む。

20

【0231】

以下の実施例について説明する際に、新しい用語が上で導入された幾つかの概念に対応して用いられる。新しい用語に対する対照を表1に詳述する。

## 【表 1】

表 1 用語対照表

従来用語 前までのパラグラフで用いられた用語	対応する新用語 以後のパラグラフで用いられる用語
MUX PDU または MPDU	MAC フレーム
部分的 MPDU	MAC フレームフラグメント
MUX PDU	PPDU
放送チャンネルメッセージ(BCH)および 制御チャンネルメッセージ(CCH)	SCHED メッセージ
制御チャンネルメッセージのサブチャンネル	SCHED メッセージの CTRLJ セグメント
TDD MAC フレーム区間	スケジューリングされたアクセス期間
F-TCH(順方向トラヒックチャンネル)	スケジューリングされた AP-STA 送信
R-TCH(逆方向トラヒックチャンネル)	スケジューリングされた STA-AP または STA-STA 送信
A-TCH(アドホックピアツーピア トラヒックチャンネル)	保護された EDCA または MIMO OFDM EDCA
PCCH (ピアツーピア制御チャンネル)	PLCP ヘッダ SIGNAL フィールド
RCH	FRACH

10

20

## 【 0 2 3 2 】

## 柔軟性のあるフレーム集合

この一実施例において、柔軟性のあるフレーム集約が容易にされる。図 3 5 に 1 つの集約されたフレームの中に 1 つ以上の MAC フレーム (または、フラグメント) のカプセル化を図示する。フレーム集約は、集約されたフレーム 3 5 2 0 内の 1 つ以上の MAC フレーム (またはフラグメント) 3 5 1 0 のカプセル化を認める。フレーム集約は以下に詳述するヘッダ圧縮を組み込むかもしれない。集約 MAC フレーム 3 5 2 0 は PSDU 3 5 3 0 を形成する。この PSDU は単一の PPDU として送信されるかもしれない。集約 MAC フレーム 3 5 2 0 は、形式データ、管理または制御のカプセル化したフレーム (またはフラグメント) 3 5 1 0 を含むかもしれない。プライバシーが動作中の場合、フレームのペイロードは暗号化されるかもしれない。暗号化されたフレームの MAC フレームヘッダは「妨害無し」で送信される。

30

40

## 【 0 2 3 3 】

この MAC - レベルのフレーム集約は、すぐ上で説明したように、ゼロ IFS または BIFS (さらに先で詳述するバーストフレーム間隔) のあるフレームを同じ受信 STA へ送信することを可能にする。特定のアプリケーションにおいては、AP がゼロ IFS のあるフレーム、または集約フレームを複数の受信 STA へ送信することを許可することが望ましい。これは以下で検討する SCHED フレームを用いることにより可能となる。SCHED フレームは複数の TXOP の開始時刻を定める。AP が連続した配置の送信を複数の受信 STA に行う場合、プリアンブルと IFS は除去されるかもしれない。これを、MAC - レベルフレーム集約と区別するために PPDU 集約と呼ぶ。

## 【 0 2 3 4 】

50

集約MACフレーム送信信号(すなわちPPDU)の例は、プリアンブルで開始し、それにMIMO OFDM PLCP HEADER(2つのフィールド、SIGNAL 1およびSIGNAL 2を含むかもしれないSIGNALフィールドを含む)が続き、さらにそれにMIMO OFDMトレーニングシンボルが(もしあれば)続く。PPDUフォーマットの例は、さらに先で図49-52を参照して詳述する。集約MACフレームは、同じ受信STAへ送信されるべき1つ以上のカプセル化したフレームまたはフラグメントを自由度を持って集約する。(以下で詳述するSCHEDメッセージは、APから複数の受信STAへのTXOPの集約を可能にする)。集約されるかもしれないフレームおよびフラグメントの数に制約はない。ネゴシエーションによって確立された集約フレームの最大サイズに対する限界はあるかもしれない。通常、集約フレームの1番目と最後のフレームは、効率的なパッキングのために生成されたフラグメントであるかもしれない。いくつかのカプセル化したデータフレームが集約されたフレームの中に含まれている場合、データおよびQoSデータフレームのMACヘッダは以下に詳述するように圧縮されるかもしれない。

#### 【0235】

送信MACは、柔軟性のあるフレーム集約を用いることによって、PHY並びにPLCPのオーバーヘッド、およびアイドル期間を最小にする試みをするかもしれない。これは、フレーム間隔ならびにPLCPのヘッダを除去するためにフレームを集約すること、およびTXOPにおいて利用可能なスペースを完全に占有するための柔軟性のあるフレームフラグメント化により達成されるかもしれない。一方例において、MACは、最初に、現在のデータレートおよび割当てられたもしくは競合ベースのTXOPの期間に基づいてPHYに提供されるべきオクテットの個数を計算する。次に、完全でかつフラグメント化したMACフレームは、TXOP全体を占有するためにパックされるかもしれない。

#### 【0236】

完全なフレームをTXOP内の残りのスペースに収容することができない場合、MACは次のフレームをフラグメント化してTXOP内に残っているオクテットを可能な限り占有する。フレームは効率的なパッキングのために任意にフラグメント化されるかもしれない。一実施例において、この任意のフラグメント化は1フレームあたり最大16個のフラグメントに制限される。代替実施例では、この制限は要求されないかもしれない。MACフレームの残りのフラグメントは後続のTXOPで送信されるかもしれない。後続のTXOPにおいて、望まれれば、MACは不完全に送信されたフレームのフラグメントに対して高い優先度を与えるかもしれない。

#### 【0237】

さらに先で説明する集約ヘッダ(この例では2オクテット)は、集約されたフレームに挿入される各カプセル化フレーム(またはフラグメント)のMACヘッダに挿入される。集約ヘッダの長さフィールドは、カプセル化したMACフレームの長さを(オクテットで)示し、集約されたフレームからフレーム(およびフラグメント)を抽出するために受信機によって用いられる。提案したSIGNALフィールド内のPPDUサイズフィールドはMIMO OFDM PPDU送信信号のサイズ(OFDMシンボルの数)を提供する。一方各カプセル化MACフレームの長さ(オクテットで)は集約ヘッダによって示される。

#### 【0238】

##### カプセル化フレームのヘッダ圧縮

図36にMACヘッダ3680、それに続くフレーム本体3650(オクテットの変数Nを含むかもしれない)およびフレームチェックシンボル(FCS)3655(この例では4オクテット)を含む既存MACフレーム3600を図示する。この従来技術のMACフレームフォーマットは802.11eで詳述されている。MACヘッダ3660はフレーム制御フィールド3610(2オクテット)、デュレーション/IDフィールド3615(2オクテット)、シーケンス制御フィールド3635(2オクテット)、およびQoS制御フィールド3645(2オクテット)を含む。さらに、4個のアドレスフィール

10

20

30

40

50

ド、アドレス1 3620、アドレス2 3625、アドレス3 3630、およびアドレス4 3640（それぞれ6オクテット）が含まれる。また、これらのアドレスはそれぞれTA、RA、SA、およびDAと呼ばれるかもしれない。TAは送信端末のアドレスである。RAは受信端末のアドレスである。SAは送信元端末のアドレスである。DAは受信先端末のアドレスである。

【0239】

いくつかのカプセル化データフレームが集約フレーム内に含まれている場合、データおよびQoSのデータフレームのMACヘッダは圧縮されるかもしれない。QoSデータフレームに対する圧縮されたMACヘッダの例を図37-39に示す。FCFSが圧縮されたMACヘッダおよび（暗号化されるか、または暗号化されない）ペイロードに関して計算

10

【0240】

図37-39に示されるように、フレームがMIMOデータPPDU（タイプ0000）を用いて送信される場合、集約ヘッダフィールドは、MACフレーム3600のMACヘッダ3660に導入され、カプセル化したMACフレーム、すなわち、それぞれ3705、3805、または3905を生成する。集約ヘッダフィールドを含むMACヘッダは拡張MACヘッダ（すなわち3700、3800、または3900）と呼ばれる。1つ以上のカプセル化の管理、制御および/またはデータフレーム（QoSデータを含む）は集約MACフレーム内に集約されるかもしれない。データプライバシーを使用中の場合、データまたはQoSデータフレームのペイロードは暗号化されるかもしれない。

20

【0241】

集合ヘッダ3710は集約フレーム（それぞれ3705、3805、または3905）に挿入された各フレーム（またはフラグメント）に挿入される。ヘッダ圧縮は、以下に詳述する集合ヘッダタイプフィールドによって示される。データおよびQoSデータフレームのフレームヘッダは冗長なフィールドを除去するために圧縮されるかもしれない。図37に図示した集約フレーム3705は、4個のすべてのアドレスおよびデュレーションフィールドを含む非圧縮フレームを例示する。

【0242】

非圧縮集約フレームが送信された後には、付加的集約フレームは送信および受信端末アドレスを特定する必要はない。それらが同一であるためである。したがって、アドレス1、3620とアドレス2、3625は省略されるかもしれない。デュレーション/IDフィールド3615は集約フレーム内の後続フレーム用に含められる必要はない。デュレーションはNAVを設定するために用いられるかもしれない。デュレーション/IDフィールドは状況に基づいて過負荷となる。ポーリングメッセージにおいては、デュレーション/IDフィールドはアクセスID(AID)を含む。その他のメッセージにおいては、同じフィールドはNAVを設定するためのデュレーションを指定する。対応するフレーム3805を図38に例示する。

30

【0243】

送信元アドレスおよび受信先端末のアドレスが二重の情報を含んでいる場合、さらなる圧縮が利用可能となる。この場合、アドレス3、3630とアドレス4、3640は取り除かれるかもしれず、その結果、図39に示すフレーム3905となる。

40

【0244】

フィールドが取り除かれる場合、復元のために受信機は、先行ヘッダ（復元後の）からの対応するフィールドを集約フレーム内に挿入するかもしれない。この例では、集約フレームにおける最初のフレームは常に復元ヘッダを使用する。ペイロードの解読はヘッダ圧縮のために取り除かれているかもしれないMACヘッダからいくつかのフィールドを必要とするかもしれない。フレームヘッダの復元の後、これらのフィールドは解読エンジンが利用可能となるかもしれない。長さフィールドは受信機によって用いられ、集約フレームからフレーム（およびフラグメント）を抽出する。長さフィールドは圧縮されたヘッダ付のフレームの長さを（オクテットで）示す。

50

【 0 2 4 5 】

抽出後に、集約ヘッダフィールドが取り除かれる。次に、復元されたフレームは解読エンジンに送られる。(復元された)MACヘッダ中のフィールドは、解読の間、メッセージの保全確認のために必要であるかもしれない。

【 0 2 4 6 】

図40に集約ヘッダの例3710を例示する。集約ヘッダフィールドはMIMOデータPPDUで送信される1つ以上のフレーム(暗号化、または非暗号化された)のための各フレーム(またはフラグメント)ヘッダに加えられる。集約ヘッダは、(ヘッダ圧縮が採用されているか否か、またどの形式かを示すための)2ビットの集約ヘッダ形式フィールド4010および12ビットの長さフィールドを含む。形式00フレームはヘッダ圧縮を用いない。形式01フレームは、デュレーション/ID、アドレス1、およびアドレス2フィールドを取り除く。形式10フレームは、形式01フレームと同様の取り除かれたフィールドがあり、さらにアドレス3とアドレス4フィールドも取り除く。集約ヘッダ内の長さのフィールド4030は、オクテットで表した圧縮されたヘッダを持つフレーム長を示す。2ビット4020は確保されている。集約ヘッダ形式を表2にまとめる。

10

【表2】

表2 集約ヘッダ形式

ビット0	ビット1	意味
0	0	非圧縮
0	1	デュレーション/ID、アドレス1およびアドレス2のフィールドを除去
1	0	デュレーション/ID、アドレス1、アドレス2、アドレス3およびアドレス4のフィールドを除去
1	1	確保

20

【 0 2 4 7 】

この一実施例において、集約フレーム内のカプセル化したすべての管理および制御フレームは集約ヘッダ形式00を持つ非圧縮フレームヘッダを用いる。以下の管理フレームは集約フレームのデータフレームと共にカプセル化されるかもしれない。すなわち、アソシエーション要求、アソシエーション応答、リアソシエーション要求、リアソシエーション応答、プローブ要求、プローブ応答、ディスアソシエーション、認証、および認証解除。以下の制御フレームは集約フレームのデータフレームと共にカプセル化されるかもしれない:すなわちBlock ActおよびBlock Ack Request。代替実施例において、任意の形式のフレームがカプセル化されるかもしれない。

30

【 0 2 4 8 】

適応型調整機能

適応型調整機能(ACF)はHCCAおよびEDCAの拡張であり、MIMO PHYによって動作可能とされた高データレートでの動作に適した柔軟性、高能率、低待ち時間のスケジューリングされた動作を可能とするものである。図41にACFで使用するためのスケジューリングされたアクセス期間フレーム(SCAP)の一実施例を例示する。SCH EDメッセージ4120を用いて、APは、同時に1つ以上のAP-STA、STA-APまたはSTA-STAのTXOPを、スケジューリングされたアクセス期間として知られる期間4130にわたりスケジューリングする。これらのスケジューリングされた送信信号はスケジューリングされた送信信号4140として特定される。SCH EDメッセージ4120は上で詳述した既存HCCAポーリングの代替である。一実施例において、SCAPの最大許容値は4 msecである。

40

【 0 2 4 9 】

50

スケジューリングされた送信信号 4 1 4 0 の例を図 4 1 に例示として示す。この例では、A P から S T A への送信信号 4 1 4 2、S T A から A P への送信信号 4 1 4 4、および S T A から S T A への送信信号 4 1 4 6 を含んでいる。この例において、A P は S T A B へ、4 1 4 2 A、ついで S T A D へ、4 1 4 2 B、次に S T A G へ、4 1 4 2 C 送信する。送信元 ( A P ) は各送信信号に関して同一であるため、ギャップがこれらの T X O P の間に導入される必要はないことに注意のこと。ギャップは、送信元が変化した場合、T X O P の間に示される。(ギャップスペースの例はさらに先で詳述される。)この例示において、A P から S T A への送信信号 4 1 4 2 の後、S T A C は A P へ送信し 4 1 4 4 A、次にギャップの後、S T A G は A P へ送信し 4 1 4 4 B、さらにつぎにギャップの後、S T A E は A P 4 1 4 4 C へ送信する。次に、ピアツーピア T X O P 4 1 4 6 がスケジューリングされる。この場合、S T A E が送信元 ( S T A F へ送信する ) として残るため、S T A E の送信電力に変化がない場合は、ギャップが導入される必要はなく、そうでなければ B I F S ギャップが用いられるかもしれない。追加の S T A - S T A 送信は、スケジューリングされるかもしれないが、この例には示されていない。任意の T X O P の組み合わせが、任意の順序でスケジューリングされるかもしれない。示された T X O P 形式の順序は慣習的な例のみである。ギャップの必要数を最小にするように T X O P をスケジューリングすることが望ましいかもしれないが、それは強制的ではない。

#### 【 0 2 5 0 】

また、スケジューリングされたアクセス期間 4 1 3 0 は、高速ランダムアクセスチャネル ( F R A C H ) 送信 (そこで S T A が割当要求をするかもしれない) に与えられた F R A C H 期間 4 1 5 0 および / または M I M O S T A が E D C A 手順を用いるかもしれない M I M O O F D M E D C A 4 1 6 0 の期間を含むかもしれない。これらの競合ベースのアクセス期間は S C A P に対する N A V 設定によって保護される。M I M O O F D M E D C A 4 1 6 0 の期間、M I M O S T A は、既存 S T A を競合する必要なしに媒体にアクセスするために E D C A 手順を用いる。どちらかの保護された競合期間の送信は M I M O P L C P ヘッダ (さらに先で詳述される) を用いる。この実施例において、A P は、保護された競合期間に T X O P スケジューリングを提供しない。

#### 【 0 2 5 1 】

M I M O S T A だけが存在する場合、S C A P に対する N A V は S C H E D フレーム内のデュレーションフィールドにより設定されるかもしれない ( S C H E D フレームについてさらに先で詳述する)。選択的に、既存 S T A からの保護が望まれている場合、A P は、B S S のすべての S T A における S C A P に対して N A V を確立するために、C T S - t o - S e l f (自己への C T S ) 4 1 1 0 を S C H E D フレーム 4 1 2 0 に先行させるかもしれない。

#### 【 0 2 5 2 】

この実施例において、M I M O S T A は S C A P の境界に従う。S C A P 内で送信する最後の S T A は、S C A P が終わる前の少なくとも P I F S 期間にその T X O P を終了させなければならない。M I M O S T A は、また、スケジューリングされた T X O P の境界に従い、割当てられた T X O P が終わる前にその送信を完了させる。これにより、後続のスケジューリングされた S T A は、チャンネルがアイドル状態であることを検知することなく、その T X O P を開始できる。

#### 【 0 2 5 3 】

S C H E D メッセージ 4 1 2 0 はスケジューリングを定める。T X O P ( A P - S T A、S T A - A P、および / または、S T A - S T A ) の割当は S C H E D フレーム内の C T R L J 要素 (図 4 5 の 4 5 1 5 - 4 5 3 0、以下で詳述する) に含まれる。S C H E D メッセージは、もしあれば F R A C H 4 1 5 0 に専用の S C A P 4 1 0 0 の部分、および、もしあれば E D C A 動作 4 1 6 0 に対する保護された部分を定めるかもしれない。スケジューリングされた T X O P 割当が S C H E D フレーム内に含まれていない場合、S C A P 全体は、S C A P に対する N A V 設定によって既存 S T A から保護された E D C A 送信 (任意の F R A C H を含む) のために排除される。

10

20

30

40

50

## 【0254】

SCAPの間に許可された、スケジューリングされた、または競合ベースのTXOPの最大長はACFの能力要素で示されるかもしれない。この実施例において、ビーコン区間の間、SCAPの長さは変化しない。その長さはACF能力要素で示されるかもしれない。ACF要素の例はSCAP長さ(10ビット)、最大のSCAP TXOP長さ(10ビット)、ガードIFS(GIFS)期間長(4ビット)、およびFRACH RESPONSE(4ビット)を含む。SCAP長さは現在のビーコン区間に対する、SCAPの長さを示す。そのフィールドは4 $\mu$ sec単位で符号化される。最大のSCAP TXOP長さはSCAPの間の最大の許容TXOP長を示す。そのフィールドは4 $\mu$ sec単位で符号化される。GIFS期間長は連続するスケジューリングされたSTA TXOPのガード区間である。そのフィールドは800nsec単位で符号化される。FRACH RESPONSEはSCAP単位で示される。APは、FRACH RESPONSE SCAP内のスケジューリングされたTXOPをSTAに提供することによって、FRACH PDUを用いて受信した要求に応答しなければならない。

10

## 【0255】

図42に、SCAPが、どのようにHCCAおよびEDCAに関連して用いられるかもしれないかに関する例を示す。いずれのビーコン区間(ビーコン4210A-Cと共に例示)においても、APは、EDCA競合ベースのアクセスの期間に、801.11e CAPおよびMIMO OFDM SCAPを適応的に割り込ませる完全な自由度を有している。

20

## 【0256】

したがって、APは、ACFを用いて、HCCAにおけるように、しかしSCAP用の期間を割当てる付加的能力を持って動作するかもしれない。例えば、APは、PCFにおけるようにCFPおよびCPを用いるかもしれないし、HCCAにおけるようにポーリングされた動作用にCAPを割当てるか、またはスケジューリングされた動作用にSCAPを割当てるかもしれない。図42に示すように、ビーコン区間内に、APは、競合ベースのアクセス(EDCA)期間4220A-F、CAP期間4230A-F、およびSCAP期間4100A-Iの任意の組合せを用いるかもしれない。(図42の例は、簡単のために、CFPを示していない。)APはスケジューリングアルゴリズムおよびその媒体占有状態の観測に基づく種々の形式のアクセスメカニズムにより、占有されている媒体の割合を適応させる。任意のスケジューリング方法が展開されるかもしれない。APは、受け入れたQoSフローが満足されているかどうかを決定し、適応のために媒体の測定された占有状態を含む他の観測値を用いるかもしれない。

30

## 【0257】

HCCAおよび関連CAPは上で説明された。例示的なCAPの例4230を図42に示す。ポーリング信号4234AがAP TXOP 4232に続く。HCCA TXOP 4236Aがポーリング信号4234Aに続く。別のポーリング信号4234Bが送信され、別のHCCA TXOP 4236Bが続く。

## 【0258】

EDCAは上で説明された。例示的なEDCAの例4220を図42に示す。種々のEDCA TXOP 4222A-Cを示す。CFPはこの例で省略される。

40

## 【0259】

図42に示すように、SCAP4100は、選択的な自己へのCTS4110、SCHED4120、およびスケジューリングされたアクセス期間4130を含み、図41で詳述したフォーマットのものであるかもしれない。

## 【0260】

APは、以下のような802.11のDTIM、配信トラヒック表示メッセージを用いてスケジューリングされた動作を表示する。DTIMは、BSS内のAPまたは別のSTAがバックログデータを有しているアクセスID(AID)のビットマップを含む。DTIMを用いて、ビーコンに続いて、すべてのMIMO可能なSTAがアウェイク状態にと

50

どまるように合図される。既存およびMIMO STAの双方が存在するBSSにおいて、ビーコンの直後に既存STAが最初にスケジューリングされる。既存送信信号の直後、スケジューリングされたアクセス期間の構成を表示するSCHEDメッセージが送信される。特定のスケジューリングされたアクセス期間にスケジューリングされないMIMO可能なSTAは、SCAPの残余に対してスリープ状態にあり、後続のSCHEDメッセージを受信しようとしてアウェイク状態になるかもしれない。

#### 【0261】

他の種々の動作モードはACFで可能にされる。図43に、各ビーコン区間が競合ベースのアクセス期間4220で分散させた多くのSCAP4100を含む動作例を示す。このモードは、MIMO非QoSフローがもしあれば既存STAと共に競合期間を用いる一方で、MIMO QoSフローはSCAPの期間中にスケジューリングされるような、媒体の「公正な」共有を可能にする。分散された期間によりMIMOおよび既存STAのための低待ち時間サービスが可能となる。

#### 【0262】

上述したように、SCAP内のSCHEDメッセージは既存STAからの保護のために自己へのCTSによって先行されるかもしれない。既存STAが存在しない場合、自己へのCTS（または、他の既存の終話信号）は必要ではない。ビーコン4210は、現れる既存STAからすべてのSCAPを保護するために長いCFPを設定するかもしれない。ビーコン区間の終わりのCPは新たに現れる既存STAが媒体にアクセスすることを可能とする。

#### 【0263】

多くのMIMO STAとの最適化された低待ち時間動作は、図44に示す動作例を用いることで可能になるかもしれない。この例において、仮定は既存STAがもし存在すれば、限られた資源だけを要求するということである。長いCFP4410と短いCP4420を確立して、APはビーコンを送信する。ビーコン4210のあとに、既存STAに対する放送/マルチキャストメッセージが続く。次に、SCAP4100は連続するようにスケジューリングされる。また、この動作モードは、STAがSCHEDメッセージを受信するために定期的にアウェイク状態になる必要があり、現在のSCAP内にスケジューリングされていない場合SCAP区間の間スリープ状態にあるかもしれないため、最適化された電力管理を提供する。

#### 【0264】

MIMO STAのための保護された競合ベースのアクセスは、SCAP4100のスケジューリングされたアクセス期間4130に含まれるFRACHまたはMIMO EDCAを通して提供される。既存STAはCP4420の間に、媒体への競合ベースのアクセスを獲得するかもしれない。

#### 【0265】

APからのスケジューリングされた連続した送信信号はSCHEDフレームの送信信号にすぐに続いてスケジューリングされるかもしれない。SCHEDフレームはプリアンブル付で送信されるかもしれない。その後のスケジューリングされたAP送信信号はプリアンブルなしで送信されるかもしれない（プリアンブルが含まれているか否かの標識が送られるかもしれない）。PLCPプリアンブルの例をさらに先で詳述する。スケジューリングされたSTA送信は実施例においてプリアンブルで始まるだろう。

#### 【0266】

##### 誤り回復

SCHEDの受信誤りからの回復のためにAPは種々の手順を用いるかもしれない。例えば、STAがSCHEDメッセージを復号できない場合、TXOPを利用することはできないだろう。スケジューリングされたTXOPが割当てられた開始時刻に始まらない場合、APは、未使用のスケジューリングされたTXOPの開始後のPIFSにおいて送信することによって、回復を開始するかもしれない。APは未使用のスケジューリングされたTXOPの期間をCAPとして用いるかもしれない。CAPの間、APは1つ以上の

10

20

30

40

50

S T Aに送信するか、またはS T Aをポーリングするかもしれない。このポーリング信号はスケジューリングされたT X O Pを見逃したS T Aまたは別のS T A向けかもしれない。C A Pは次のスケジューリングされたT X O Pに先立って終了する。

【 0 2 6 7 】

スケジューリングされたT X O Pが早く終了する場合、やはり同じ手順が用いられるかもしれない。A Pは、スケジューリングされたT X O Pの最終送信信号の終了後の1 P I F F Sにおいて送信することによって、回復を開始するかもしれない。上述したように、A Pは未使用のスケジューリングされたT X O Pの期間をC A Pとして用いるかもしれない。

【 0 2 6 8 】

保護された競合

上述したように、S C A PはF R A C H送信信号に専用の部分、および/または、M I M O S T AがE D C A手順を用いるかもしれない部分を含むかもしれない。これらの競合ベースのアクセス期間はS C A Pに対するN A V設定によって保護されるかもしれない。

【 0 2 6 9 】

保護された競合は、スケジューリングにおけるA P支援用にT X O P要求を表示することをS T Aに許可することによって、低待ち時間のスケジューリングされた動作を完全なものとする。保護されたE D C A期間に、M I M O O F D M S T AはE D C Aベースのアクセスを用いてフレームを送信するかもしれない(既存S T Aとの競合から保護される)。既存方法を用いて、S T Aは、T X O P期間要求またはM A Cヘッダ内の8 0 2 . 1 1 e Q o S制御フィールド内のバッファ状態を示すかもしれない。しかし、F R A C Hは同じ機能を提供する一層効率的な手段である。F R A C Hの期間、S T Aは、固定サイズF R A C Hスロット内のチャンネルにアクセスするために、スロット付A l o h aに類似した競合を用いるかもしれない。F R A C H P P D UはT X O P期間要求を含むかもしれない。

【 0 2 7 0 】

一実施例において、M I M Oフレーム送信は以下に詳述したM I M O P L C Pヘッダを使用する。既存8 0 2 . 1 1 b、8 0 2 . 1 1 a、および8 0 2 . 1 1 g S T AはM I M O P L C Pヘッダ(図50を参照して以下に詳述する)のS I G N A L 1フィールドのみ復号できるため、非M I M O S T Aが存在する場合にはM I M Oフレームは保護付で送信されなければならない。既存およびM I M O S T Aの両方が存在する場合、E D C Aアクセス手順を用いるS T Aは保護のために既存R T S / C T S系列を用いるかもしれない。既存R T S / C T Sは、既存プリアンプル、P L C Pヘッダ、およびM A Cフレームフォーマットを用いるR T S / C T Sの送信信号のことを言う。

【 0 2 7 1 】

M I M O送信は8 0 2 . 1 1 e H C C Aに提供された保護メカニズムを利用するかもしれない。したがって、A PからS T Aへの送信信号、S T AからA Pへのポーリングされた送信信号、またはS T Aから別のS T A(直接リンクプロトコルを用いている)へのポーリングされた送信信号は、制御されたアクセス期間(C A P)を用いて保護されるかもしれない。

【 0 2 7 2 】

A Pは、M I M Oのスケジューリングされたアクセス期間(S C A P)を既存S T Aから保護するために既存のスケジューリングされたアクセス期間を用いるかもしれない。

【 0 2 7 3 】

A Pは、B S Sに存在するすべてのS T AがM I M O P L C Pヘッダを復号することができるが分かること、これをビーコンのM I M O能力要素内に表示する。これをM I M O B S Sと呼ぶ。

【 0 2 7 4 】

M I M O B S Sにおいて、E D C AおよびH C C A双方の下では、フレーム送信は、

10

20

30

40

50

MIMO PLCPヘッダおよびMIMO OFDMトレーニングシンボルエージング則に従うMIMO OFDMトレーニングシンボルを用いる。MIMO BSSでの送信はMIMO PLCPを用いる。

【0275】

縮減フレーム間隔

一般的にフレーム間隔を縮減する種々の方法は上で詳述した。ここでは、本実施例におけるフレーム間隔縮減に関するいくつかの例を例示する。スケジューリングされた送信について、TXOPの開始時刻はSCHEDメッセージ内で示される。送信STAは、媒体がアイドル状態あることを決定することなく、SCHEDメッセージに示された正確な開始時刻にスケジューリングされたTXOPを開始するかもしれない。上述したように、SCAPの間のスケジューリングされた連続したAP送信信号は最小のIFSなしで送信される。

【0276】

一実施例において、スケジューリングされた連続したSTA送信（異なるSTAからの）は、少なくともガードIFS（GIFS）のIFSと共に送信される。GIFSのデフォルト値は800nsである。より大きい値として、次に定義するバーストIFS（BIFS）の値までが選ばれるかもしれない。GIFSは上述したACF能力要素に示されるかもしれない。代替実施例はGIFSおよびBIFSに任意の値を用いるかもしれない。

【0277】

同一のSTAからの連続したMIMO OFDM PPDU送信信号（TXOPバースト）はBIFSによって分割される。2.4GHz帯で動作する場合、BIFSは10μsecに等しい。また、MIMO OFDM PPDUは6μsecのOFDM信号拡張を含まない。5GHz帯で動作する場合、BIFSは10μsecである。代替実施例において、BIFSは0を含み、より小さい、または、より大きい値に設定されるかもしれない。受信STA自動利得制御（AGC）が送信信号を切り換えることができるように、送信STAの電力が変化したとき、0より大きいギャップが用いられるかもしれない。

【0278】

受信STAから即時応答を要求するフレームは、MIMO OFDM PPDUを用いては送信されない。代わりに、それらは、基本的な既存PPDU、すなわち2.4GHz帯における第19節または5GHz帯における第17節を用いて送信される。媒体の上で既存およびMIMO OFDM PPDUを多重化する方法のいくつかの例を以下に示す。

【0279】

最初に、MIMO OFDM PPDUバーストが後に続く既存RTS/CTSを考える。送信系列は以下の通りである：既存RTS - SIFS - 既存CTS - SIFS - MIMO OFDM PPDU - BIFS - MIMO OFDM PPDU。2.4GHz帯において、既存RTSまたはCTS PPDUはOFDM信号拡張を用いる。SIFSは10μsecである。5GHz帯においては、OFDM拡張はないが、SIFSは16μsecである。

【0280】

2番目に、MIMO OFDM PPDUを用いるEDCA TXOPを考える。送信系列は以下の通りである：MIMO OFDM PPDU - BIFS - 既存BlockAckRequest - SIFS - ACK。EDCA TXOPは、適切なアクセスクラス（AC）に対するEDCA手順を用いて獲得される。上に詳述したように、EDCAは、AC毎に、AIFS[AC]、CWmin[AC]、およびCWmax[AC]のような異なるパラメータを用いるかもしれないアクセスクラスを定義する。既存BlockAckRequestは信号拡張または16μsecのSIFSのいずれかで送信される。BlockAckRequestがMIMO OFDM PPDU内の集約フレームで送られる場合、ACKはない。

## 【0281】

3番目に、スケジューリングされた連続したTXOPを考える。送信系列は以下の通りである：STA A MIMO OFDM PPDU - GIFS - STA B MIMO OFDM PPDU。PPDU送信信号が、割当てられた最大許容TXOP時間より短い場合、STA A MIMO OFDM PPDUの送信信号の後にアイドル期間があるかもしれない。

## 【0282】

上述したように、符号化されたOFDM送信信号の復号および復調は、受信STAにおいて追加処理要求を強制する。これに対応するために802.11aおよび802.11gは、受信STAに対し、ACKを送信しなければならない時より前に、追加時間を認める。802.11aにおいて、SIFS時間は16μsecに設定される。802.11gにおいて、SIFS時間は、10μsecに設定されるが、追加の6μsecのOFDM信号拡張が導入される。

10

## 【0283】

MIMO OFDM送信信号の復号と復調がさらに多くの処理負担を課すかもしれないため、同じ論理により、実施例はSIFSまたはOFDM信号拡張を増加させるように設計され、その結果効率が一層減少するかもしれない。実施例において、802.11eのブロックACKおよび遅延ブロックACKを拡張することにより、すべてのMIMO OFDM送信信号に対する即時ACKの要求は除去される。SIFSの増加または信号拡張をせず、信号拡張が除去され、多くの状況に対して連続した送信信号の間の所要フレーム間隔が縮小されまたは除去され、結果としてより高い効率となる。

20

## 【0284】

SCHEDメッセージ

図45に、図41を参照して導入し、さらに先で詳述するSCHEDメッセージを例示する。SCHEDメッセージ4120は、スケジューリングされたアクセス期間(SCAP)の期間に、1つ以上のAP-STA、STA-AP、およびSTA-STA TXOPを割当てる複数のポーリングメッセージである。SCHEDメッセージを用いて、ポーリングおよび競合オーバーヘッドを抑え、また不要IFSを除去できる。

## 【0285】

SCHEDメッセージ4120はSCAPのためのスケジューリングを定める。SCHEDメッセージ4120はMACヘッダ4510を含む(実施例では15オクテット)。一実施例において、各CTRL0、CTRL1、CTRL2、およびCTRL3セグメント(ここでは、セグメント4515-4530をそれぞれ例示するためにJを0から3として、CTRLJと総称する)は、可変長であって、6、12、18、および24Mbpsでそれぞれ送信されるかもしれない。

30

## 【0286】

MACヘッダ4510の例は、フレーム制御4535(2オクテット)、デュレーション4540(2オクテット)、BSSID4545(6オクテット)、電力管理4550(2オクテット)、およびMAP4555(3オクテット)を含む。デュレーションフィールド4540のビット13-0はマイクロ秒でSCAPの長さを指定する。デュレーションフィールド4540は、MIMO OFDM送信ができるSTAによって用いられ、SCAPの期間に対するNAVを設定する。既存STAがBSS中に存在する場合、APはSCAPを保護するために、例えば既存の自己へのCTSのような他の手段を用いるかもしれない。一実施例において、SCAPの最大値は4msecである。BSSIDフィールド4545はAPを特定する。

40

## 【0287】

図46に電力管理フィールド4550を示す。電力管理4550は、SCHEDカウンタ4610、確保されたフィールド4620(2ビット)、送信電力4630、および受信電力4640を含む。AP送信電力およびAP受信電力は電力管理フィールドで表示される通りであり、STA受信電力レベルはSTAにおいて測定される。

50

## 【 0 2 8 8 】

S C H E D カウントは、各 S C H E D 送信（本例では 6 ビット）において加算されるフィールドである。その S C H E D カウントは各ビーコン送信においてリセットされる。S C H E D カウントは種々の目的に用いられるかもしれない。一例として、S C H E D カウントを用いた節電機能を以下に説明する。

## 【 0 2 8 9 】

送信電力フィールド 4 6 3 0 は A P が用いている送信電力レベルを表す。一実施例において、4 ビットのフィールドは以下の通り符号化される。その値は、送信電力レベルが、ビーコンの情報要素に示されるそのチャネルに対する最大送信電力レベル（d B m で表す）よりどれだけ低いかを 4 d B ステップ数で表わした値である。

10

## 【 0 2 9 0 】

受信電力フィールド 4 6 4 0 は、A P で予想される受信電力レベルを表す。一実施例において、4 ビットフィールドは以下のように符号化される。その値は、受信電力レベルが、最小受信機感度レベル（- 8 2 d B m）よりどれだけ高いかを 4 d B ステップ数を表した値である。S T A の受信電力レベルに基づいて、S T A は以下のようにその送信電力レベルを計算するかもしれない。S T A の送信電力（d B m）= A P の送信電力（d B m）+ A P の受信電力（d B m）- S T A の受信電力（d B m）。

## 【 0 2 9 1 】

一実施例において、スケジューリングされた S T A - S T A 送信の間、制御セグメントは A P および受信 S T A 双方で復号されるかもしれない電力レベルで送信される。A P からの電源制御レポートまたは S C H E D フレームの電力管理フィールド 4 5 5 0 により、S T A が必要な送信電力レベルを決定することができ、制御セグメントは A P で復号されるかもしれない。この一般的な態様は上で図 2 2 を参照して詳述した。スケジューリングされた S T A - S T A 送信に対して、A P で復号するに要する電力が受信 S T A で復号するに要する電力と異なる場合、P P D U は 2 つの電力レベルの高い方のレベルで送信される。

20

## 【 0 2 9 2 】

図 4 7 に示す M A P フィールド 4 5 5 5 は、S C A P の間、保護された競合ベースのアクセス期間の存在と期間長を指定する。M A P フィールド 4 5 5 5 は、F R A C H カウント 4 7 1 0、F R A C H オフセット 4 7 2 0、および E D C A オフセット 4 7 3 0 を含む。F R A C H カウントの例 4 7 1 0（4 ビット）は、F R A C H オフセット 4 7 2 0（10 ビット）で開始するスケジューリングされた F R A C H スロットの数である。各 F R A C H スロットは 2 8 μ s e c である。F R A C H カウント値が ' 0 ' であることは、現在のスケジューリングされたアクセス期間には F R A C H 期間がないということを示している。E D C A オフセット 4 7 3 0 は保護された E D C A 期間の開始である。E D C A オフセットの例 4 7 3 0 は 1 0 ビットである。F R A C H オフセット 4 7 2 0 および E D C A オフセット 4 7 3 0 は S C H E D フレーム送信の開始から始まり 4 μ s e c 単位である。

30

## 【 0 2 9 3 】

図 5 1 を参照してさらに先で詳述するように、S C H E D メッセージ 4 1 2 0 は特別な S C H E D P P D U 5 1 0 0（形式 0 0 1 0）として送られる。S C H E D メッセージ 4 1 2 0 内の存在の有無および C T R L 0 4 5 1 5、C T R L 1 4 5 2 0、C T R L 2 4 5 2 5、並びに C T R L 3 4 5 3 0 セグメントの長さは S C H E D P P D U 5 1 0 0 の P L C P ヘッダの S I G N A L フィールド（5 1 2 0 および 5 1 4 0）で示される。

40

## 【 0 2 9 4 】

図 4 8 に T X O P の割当のための S C H E D 制御フレームを例示する。C T R L 0 4 5 1 5、C T R L 1 4 5 2 0、C T R L 2 4 5 2 5、および C T R L 3 4 5 3 0 セグメントの各々が可変長のものであり、かつ各々がゼロ以上の割当要素（それぞれ 4 8 2 0、4 8 4 0、4 8 6 0、および 4 8 8 0）を含む。1 6 ビットの F C S（それぞれ 4 8 3 0、4 8 5 0、4 8 7 0、並びに 4 8 9 0）および 6 テールビット（図示しない）が C

50

CTRL Jセグメント毎に加えられる。CTRL 0セグメント4515に対して、FCSがMACヘッダ4510およびCTRL 0割当要素4820にわたって計算される(したがって、MACヘッダを図48のCTRL 0 4515に前置きして示す)。一実施例において、CTRL 0 4515のためのFCS 4830は、割当要素がCTRL 0セグメントに含まれない場合でも、含まれる。

**【0295】**

ここに詳述するように、APは、SCHEDフレーム内でAP-STA、STA-AP、およびSTA-STA送信に対する割当を送信する。異なるSTAへの割当要素は、その送信信号のPLCPヘッダのSCHEDレートフィールド内にSTAによって示されるように、CTRL Jセグメントで送信される。CTRL 0からCTRL 3は、ロバスト性が減少することに対応していることに注意のこと。各STAはSCHED PPDUのPLCPヘッダの復号を開始する。SIGNALフィールドは、SCHED PPDU内のCTRL 0、CTRL 1、CTRL 2、およびCTRL 3セグメントの存在と長さを示す。STA受信機は、各割当要素をFCSまで復号しながら、MACヘッダおよびCTRL 0セグメントの復号を始める。受信機はCTRL 1、CTRL 2、およびCTRL 3と次々に復号し、FCSを確認できないCTRL Jセグメントで終了する。

10

**【0296】**

表3に示すように、5つの形式の割当要素を定義する。多くの割当要素はそれぞれのCTRL Jセグメント内に組み込まれるかもしれない。各割当要素は、送信STAアクセスID(AID)、受信STA AID、スケジューリングされたTXOPの開始時刻、およびスケジューリングされたTXOPの最大許容長さを指定する。

20

【表 3】

表 3 割当要素形式

形式 (3 ビット)	割当要素形式	フィールド (ビットで表わした長さ)		ビットで表わした 全体の長さ
000	シンプレックス AP-STA	プリアンプルの有無 AID 開始オフセット TXOP 期間長	(1) (16) (10) (10)	40
001	シンプレックス STA-AP	AID 開始オフセット TXOP 期間長	(16) (10) (10)	39
010	デュプレックス AP-STA	プリアンプルの有無 AID AP 開始オフセット AP TXOP 期間長 STA 開始オフセット STA TXOP 期間長	(1) (16) (10) (10) (10) (10)	60
011	シンプレックス STA-STA	送信 AID 受信 AID 開始オフセット 最大 PPDU サイズ	(16) (16) (10) (10)	55
100	デュプレックス STA-STA	AID1 AID2 STA1 開始オフセット STA1 最大 PPDU サイズ STA2 開始オフセット STA2 最大 PPDU サイズ	(16) (16) (10) (10) (10) (10)	75

10

20

30

## 【 0 2 9 7 】

プリアンプルは A P からの連続した送信信号においては除去されるかもしれない。スケジューリングされた A P 送信信号のためのプリアンプルを A P が送信しない場合、プリアンプル存在ビットは、0 に設定される。プリアンプル除去の利点の例は、A P が狭帯域の場合、例えば多くのボイスオーバー IP ( V o I P ) フローのある B S S 内のいくつかの S T A への低待ち時間フローである。したがって、S C H E D フレームは、A P からいくつかの受信 S T A ( すなわち上述した P P D U 集約 ) への送信信号の集約を可能にする。上で定めたフレーム集約は 1 つの受信 S T A へのフレームの集約を可能とする。

## 【 0 2 9 8 】

スタートオフセットフィールドは、S C H E D メッセージプリアンプルの開始時刻を規準にして、4  $\mu$  s e c の倍数である。A I D は割当てられた S T A のアクセス ID である。

40

## 【 0 2 9 9 】

スケジューリングされた S T A - S T A 送信以外のすべての割当要素形式に対して、T X O P デュレーションフィールドは、4  $\mu$  s e c の倍数となる、スケジューリングされた T X O P の最大許容長さである。送信された P P D U の実際の P P D U サイズは P P D U ( さらに先で詳述する ) の S I G N A L 1 フィールドで表示される。

## 【 0 3 0 0 】

スケジューリングされた S T A - S T A 送信信号 ( 割当要素形式 0 1 1 および 1 0 0 ) に対して、最大 P P D U サイズフィールドは、やはり、4  $\mu$  s e c の倍数となる、スケジ

50

ューリングされたTXOPの最大許容長さであるが、付加的ルールが適用されるかもしれない。一実施例において、スケジューリングされたSTA-STA送信に対して、TXOPは1PPDUしか含まない。受信STAは、PPDUのOFDMシンボルの数を決定するために割当要素で示される最大PPDUサイズを用いる。(図51を参照して以下に詳述するように、PPDUサイズフィールドは、SIGNAL1の要求フィールドで置き換えられるからである)。STA-STAフローが標準のガード区間(GI)を備えたOFDMシンボルを用いる場合、受信STAは、スケジューリングされたTXOPのためのPPDUサイズを、割当要素に示された最大PPDUサイズに設定する。STA-STAフローが短縮されたGIを備えたOFDMシンボルを用いる場合、受信STAは、10/9の係数で最大PPDUサイズフィールドを拡大し、切り捨てを行うことにより、PPDUサイズを決定する。送信STAは割当てられた最大PPDUサイズより短いPPDUを送信するかもしれない。PPDUサイズは集約されたMACフレームの長さを受信機に提供しない。カプセル化したフレームの長さは各MACフレームの集約ヘッダに含まれる。

10

#### 【0301】

割当要素に送信および受信STAを含めることは、SCAPの間に送信または受信するようにスケジューリングされていないSTAでの節電を可能とする。上で導入されたSCHEDカウンタフィールドを思い出すこと。SCHEDメッセージによってスケジューリングされた各割当は、送信STA AID、受信STA AID、スケジューリングされたTXOPの開始時刻、およびスケジューリングされたTXOPの最大許容長さを指定する。SCHEDカウンタは、各SCHED送信時に加算され、各ビーコン送信時にリセットされる。STAはAPに節電動作を示すかもしれない、その結果、APによってスケジューリングされたTXOP送信または受信を割当てられるかもしれない期間に、特定のSCHEDカウンタ値が提供される。次に、STAは、適切なSCHEDカウンタを伴うSCHEDメッセージを単に受信するために定期的にあウエイク状態になるかもしれない。

20

#### 【0302】

##### PPDUフォーマット

図49に既存802.11PPDU4970を図示する。このPPDUは、PLCPプリアンプル4975(12OFDMシンボル)、PLCPヘッダ4910、可変長PSDU4945、6ビットのテール4950、および可変長パッド4955を含む。PPDU4970の一部4960が、符号化率=1/2のBPSKを用いて送信されるSIGNALフィールド(1OFDMシンボル)、およびSIGNAL4980で示される変調フォーマットおよびレートで送信される可変長データフィールド4985を含む。PLCPヘッダ4910は、SIGNAL4980および16ビットのサービスフィールド4940を含む。(サービスフィールドはDATA4985に含まれ、そのフォーマットに従って送信される)。SIGNALフィールド4980はレート4915(4ビット)、確保したフィールド4920(1ビット)、長さ4925(12ビット)、パリティビット4930、およびテール4935(6ビット)を含む。

30

#### 【0303】

PLCPヘッダ(以下で詳述する)例の拡張SIGNALフィールド(以下で詳述する)は、既存802.11のSIGNALフィールド4980と後方互換性がある。既存SIGNALフィールド4980のRATEフィールド4915の未使用値が新しいPPDU形式(以下で詳述する)を定めるように設定される。

40

#### 【0304】

いくつかの新しいPPDU形式が導入される。既存STAとの後方互換性のために、PLCPヘッダのSIGNALフィールド内のRATEフィールドは、RATE/形式フィールドに変更される。RATEの未使用の値はPPDU形式として指定される。また、PPDU形式はSIGNAL2に指定されたSIGNALフィールド拡張の存在と長さを示す。RATE/形式フィールドの新しい値は表4で定義される。これらのRATE/形式フィールドの値は既存STAに対しては未定義である。したがって、既存STAはSIGNAL1フィールドの復号に成功し、RATEフィールド内の未定義の値を検出すると、

50

PPDUの復号を中止するだろう。

【0305】

代替的には、新クラスSTAへのMIMO OFDM送信を示すために、既存SIGNALフィールドの確保済ビットは‘1’に設定されるかもしれない。受信STAは、確保済ビットを無視し、SIGNALフィールドおよび残りの送信信号を復号する試みを続けるかもしれない。

【0306】

受信機はPPDU形式に基づくSIGNAL2フィールドの長さを決定することができる。FRACH PPDUは、SCAPの指定された部分にのみ現れ、APによってのみ復号される必要がある。

【表4】

表4 MIMO PPDU形式

RATE/形式 (4ビット)	MIMO PPDU	SIGNAL2 フィールド長さ (OFDM シンボル)
0000	MIMO BSS IBSS または MIMO AP 送信 (SCHED PPDU を除く)	1
0010	MIMO BSS SCHED PPDU	1
0100	MIMO BSS FRACH PPDU	2

【0307】

図50にデータ送信のためのMIMO PPDUフォーマット5000を図示する。PPDU5000はPPDU形式0000と呼ばれる。PPDU5000は、PLCPプリアンブル5010、SIGNAL1 5020(1OFDMシンボル)、SIGNAL2 5040(1OFDMシンボル)、トレーニングシンボル5060(0、2、3、または4シンボル)、および、可変長データフィールド5080を含む。PLCPプリアンブル5010は、存在すれば、実施例では16μsecである。SIGNAL1 5020およびSIGNAL2 5040は、PPDU制御セグメントレートおよび変調フォーマットを用いて送信される。データ5080は、サービス5082(16ビット)、フィールドバック5084(16ビット)、可変長PSDU5086、別々の畳み込みチャンネル符号が各ストリームに適用されるテール5088(1ストリームあたり6ビット)、および可変長パッド5090を含む。データ5080は、PPDUデータセグメントレートおよび変調フォーマットを用いて送信される。

【0308】

PPDU形式0000に対するMIMO PLCPヘッダは、SIGNAL(SIGNAL1 5020およびSIGNAL2 5040を含む)、SERVICEフィールド5082、およびFEEDBACKフィールド5084を含む。SERVICEフィールドは既存802.11からの変更はなく、データセグメントレートおよびフォーマットを用いて送信される。

【0309】

FEEDBACKフィールド5084はデータセグメントレートおよびフォーマットを用いて送信される。FEEDBACKフィールドは、ESフィールド(1ビット)、データレートベクトルフィールドバック(DRVF)フィールド(13ビット)、および電力制御フィールド(2ビット)を含む。

【0310】

ESフィールドは好ましい偏向方法を示す。本実施例において、ESビットが設定され

10

20

30

40

50

る場合には、固有ベクトル偏向 ( E S ) が選択され、そうでなければ空間拡散 ( S S ) が選択される。

【 0 3 1 1 】

D R V F フィールドは、最大 4 つの空間モードでの持続可能なレートに関して、ピア端末へのフィードバックを提供する。

【 0 3 1 2 】

明確なレートフィードバックにより、端末は迅速かつ正確にそれらの送信レートを最大にし、システムの効率を劇的に高めることができる。低待ち時間フィードバックが望ましい。しかし、フィードバック機会は同期している必要はない。送信機会は、競合ベースの ( すなわち E D C A )、ポーリングされた ( すなわち H C F )、またはスケジューリングされた ( すなわち A C F ) のような任意の方法で獲得されるかもしれない。したがって、変化する時間が、送信機会とレートフィードバックの間で生じるかもしれない。レートフィードバックの経時に基づいて、送信機は送信レートを決定するためにバックオフを適用するかもしれない。

10

【 0 3 1 3 】

S T A A から S T A B への送信に対する P P D U データセグメントレート適応は、S T A B が S T A A に提供したフィードバックに依る ( 前述しており、例えば図 2 4 を見よ )。E S または S S 動作モードのどちらかに対し、S T A B が S T A A から M I M O O F D M トレニングシンボルを受信するたびに、各空間ストリームで得られるデータレートを推定する。S T A B から S T A A への後続するいずれかの送信信号内に、S T A B はこの推定値を F E E D B A C K 5 0 8 4 の D R V F フィールドに含める。D R V F フィールドはデータセグメント 5 0 8 0 レートで送信される。

20

【 0 3 1 4 】

S T A A が S T A B に送信する場合、S T A B から遅延の原因を明らかにするために必要な場合には選択的なバックオフと共に受信した D R V F に基づいて、S T A A はどの送信レートをを用いるかを決定する。S I G N A L フィールド ( 以下で詳述する ) は、受信 S T A B が S T A A から送信されたフレームを復号することを可能とする 1 3 ビットの D R V フィールド 5 0 4 6 を含む。D R V 5 0 4 6 は制御セグメントレートで送信される。

30

【 0 3 1 5 】

D R V F フィールドは、S T R フィールド ( 4 ビット )、R 2 フィールド ( 3 ビット )、R 3 フィールド ( 3 ビット )、および R 4 フィールド ( 3 ビット ) を含み、符号化される。S T R フィールドはストリーム 1 のレートを示す。このフィールドは表 5 に示した S T R 値として符号化される。R 2 はストリーム 1 に対する S T R 値とストリーム 2 に対する S T R 値の差を示す。R 2 の値「 1 1 1 」は、ストリーム 2 がオフになっていることを示す。R 3 はストリーム 2 に対する S T R 値とストリーム 3 に対する S T R 値の差を示す。R 3 の値「 1 1 1 」は、ストリーム 3 がオフになっていることを示す。R 2 = 「 1 1 1 」であれば、R 3 は「 1 1 1 」に設定される。R 4 はストリーム 3 に対する S T R 値とストリーム 4 に対する S T R 値の差を示す。R 4 の値「 1 1 1 」は、ストリーム 4 がオフになっていることを示す。R 3 = 「 1 1 1 」であれば、R 4 は「 1 1 1 」に設定される。

40

【 0 3 1 6 】

E S = 0 の場合、すなわち空間拡散の場合、D R V F の代替符号化は以下の通りである。ストリーム数 ( 2 ビット )、ストリームあたりレート ( 4 ビット )。ストリームあたりレートのフィールドは上の S T R 値として符号化される。残りの 7 ビットは確保済みである。

【表 5】

表 5 STR 符号化

STR 値	符号化率	変調フォーマット	ストリーム当りビット/シンボル
0000	1/2	BPSK	0.5
0001	3/4	BPSK	0.75
0010	1/2	QPSK	1.0
0011	3/4	QPSK	1.5
0100	1/2	16 QAM	2.0
0101	5/8	16 QAM	2.5
0110	3/4	16 QAM	3.0
0111	7/12	64 QAM	3.5
1000	2/3	64 QAM	4.0
1001	3/4	64 QAM	4.5
1010	5/6	64 QAM	5.0
1011	5/8	256 QAM	5.0
1100	3/4	256 QAM	6.0
1101	7/8	256 QAM	7.0

10

20

## 【 0 3 1 7 】

DRVFに加えて、STA Bは電力制御フィードバックを送信STA Aに提供する。このフィードバックは電力制御フィールドに含まれており、また、データセグメントレートで送信される。このフィールドは2ビットであり、電力を増減させるか、または電力レベルを変化させないかのいずれかを指示する。結果として、送信電力レベルはデータセグメント送信電力レベルを指定される。

## 【 0 3 1 8 】

電力制御フィールド値の例を表6に例示する。代替実施例は種々のサイズの、および代替的電力調整値で電力制御フィールドを展開するかもしれない。

30

## 【表 6】

表 6 電力制御フィールド値

電力制御フィールド	意味
00	変化無し
01	1dB 電力増加
10	1dB 電力減少
11	確保

40

## 【 0 3 1 9 】

全PPDUに対して、送信電力レベルは一定のままである。データセグメント送信電力レベルおよびオープンループSTA送信電力(すなわち、上述したように、APが送信信

50

号を復号するに要する電力レベル)が異なっている場合、PPDUは2つの電力レベルの最大の方で送信される。すなわち、PPDU送信電力レベルはオープンループSTA送信電力(dBm)およびデータセグメント送信電力(dBm)の最大値である。

【0320】

一実施例において、電力制御フィールドは任意のフレーム交換系列における最初のフレームで「00」に設定される。後続のフレームにおいて、1dB刻みで、電力の増加または減少を示す。受信STAはそのSTAへのすべての後続フレーム送信信号にあるこのフィードバック情報を用いるだろう。

【0321】

SIGNAL1 5020は、RATE/形式フィールド5022(4ビット)、1確保済ビット5024、PPDUサイズ/要求5026(12ビット)、パリティビット5028、および6ビットのテール5030を含む。SIGNAL1フィールド5020は、制御セグメントレートおよびフォーマット(実施例では6Mbit/sec)を用いて送信される。RATE/形式フィールド5022は0000に設定される。確保済ビット5024は0に設定されるかもしれない。

【0322】

送信モードに依存して、PPDUサイズ/要求フィールド5026は2つの機能を提供する。競合ベースのSTA送信およびすべてのAP送信において、このフィールドはPPDUサイズを表す。この第1のモードにおいて、ビット1はPPDUが拡張されたOFDMシンボルを用いることを示し、ビット2はPPDUが短縮GIを伴うOFDMシンボルを用いることを示し、ビット3-12はOFDMシンボルの数を示す。

【0323】

スケジューリングされた非AP STA送信において、PPDUサイズ/要求フィールド5026は要求を表す。この第2のモードで、ビット1-2はSCHEDレートを示す。SCHEDレートはSTAに割当を送信するために用いられるかもしれない最大の番号付けしたSCHED(0、1、2または3)フィールドを示す。APからのトレーニングシンボル送信の間、各非AP STAは、APからのSCHEDフレーム送信信号をロバストに受信できるレートを推定する。STAからの後続のスケジューリングされた送信において、この最大許容レートはSCHEDレートフィールドに含まれる。このフィールドはAPによって復号される。APは、この情報をSTAに対する後続のTXOPをスケジューリングするために用い、また、STAにそれらの割当を配布するために、CTRLJ(0、1、2、または3)を決定する。

【0324】

第2のモードにおいて、ビット3-4はQoSフィールドを示す。これは、TC0または1に対する要求の分数(3分の1で表す)(すなわち0%、33%、67%、100%)を特定する。ビット5-12はTXOPの要求された長さを示す(実施例では16μsecの倍数で表わす)。

【0325】

SIGNAL1フィールド5020は、1パリティビット5028で検査され、畳み込み符号器のための6ビットのテール5030で終了する。

【0326】

SIGNAL2フィールド5040の存在と長さはSIGNAL1 5020内のRATE/形式フィールド5022によって示される。SIGNAL2フィールド5040は制御セグメントレートおよびフォーマットを用いて送信される。SIGNAL2 5040は、確保済ビット5042、トレーニング形式5044(3ビット)、データレートベクトル(DRV)5046(13ビット)、パリティビット5048およびテール5050(6ビット)を含む。3ビットのトレーニング形式フィールドはMIMO OFDMトレーニングシンボルの長さおよびフォーマットを示す。ビット1-2はMIMO OFDMトレーニングシンボル5060(0、2、3または4OFDMシンボル)の数を示す。ビット3はトレーニング形式フィールドである。0はSS、1はESを示す。DRV50

10

20

30

40

50

46は、最大4つの空間的モードのそれぞれに対するレートを提供する。DRV5046は(上述したFEEDBACK5084で含まれる)DRVFと同じ方法で符号化される。SIGNAL2フィールド5040は、1パリティビット5048でチェックされ、畳み込み符号器のための6ビットテール5050で終了する。

【0327】

図51にSCHED\_PPDU5100(符号化率/形式=0010)を図示する。SCHED\_PPDU\_5100は、PLCPプリアンブル5110、SIGNAL1\_5120(1OFDMシンボル)、SIGNAL2\_5140(1OFDMシンボル)、トレーニングシンボル5160(0、2、3、または4シンボル)、および可変長SCHEDフレーム5180を含む。PLCPプリアンブル5010は、存在する場合、本実施例では16μsecである。SIGNAL1\_5020およびSIGNAL2\_5040はPPDU制御セグメントレートおよび変調フォーマットを用いて送信される。SCHEDフレーム5180は上でACFの記述に関して詳しく述べたように種々のレートを含むかもしれない。

10

【0328】

SIGNAL1\_5120はRATE/形式5122(4ビット)、確保済ビット5124、CTRL0サイズ5126(6ビット)、CTRL1サイズ5128(6ビット)、パリティビット5130、およびテール5132(6ビット)を含む。RATE/形式5122は0010に設定される。確保済ビット5124は0に設定されるかもしれない。CTRL0サイズ5126は最も低いレート(本例では6Mbps)で送信されたSCHED\_PPDUのセグメント長を示す。このセグメントはPLCPヘッダのSERVICEフィールド、MACヘッダ、およびCTRL0セグメント5126を含む。その値は本例では4μsecの倍数で符号化される。CTRL1サイズ5128は次に高いレート(本例では12Mbps)で送信されたSCHED\_PPDUのセグメントの長さを示す。その値は本例では4μsecの倍数で符号化される。CTRL1サイズ'0'は、対応するCTRL1セグメントがSCHED\_PPDU内に存在しないことを示す。SIGNAL1フィールド5120は1パリティビット5130で検査され、畳み込み符号器のための6ビットテール5132で終了する。

20

【0329】

SIGNAL2\_5140は、確保済ビット5142、トレーニング形式5144(3ビット)、CTRL2サイズ5146(5ビット)、CTRL3サイズ5148(5ビット)、FCS5150(4ビット)、およびテール5152(6ビット)を含む。確保済ビット5142は0に設定されるかもしれない。トレーニング形式5144はPPDU形式0000に対して指定されると同様(トレーニング形式5044)である。

30

【0330】

CTRL2サイズ5146は次の最も高いレート(本例では18Mbps)で送信されたSCHED\_PPDUのセグメントの長さを示す。その値は本例では4μsecの倍数で符号化される。CTRL2サイズ'0'は、対応するCTRL2セグメントがSCHED\_PPDU内に存在しないことを示す。CTRL3サイズ5148は最高レート(本例では24Mbps)で送信されたSCHED\_PPDUのセグメントの長さを示す。その値は本例では4μsecの倍数で符号化される。CTRL3サイズ'0'は、対応するCTRL3セグメントがSCHED\_PPDU内に存在しないことを示す。

40

【0331】

FCS5150は全SIGNAL1およびSIGNAL2フィールドにわたって計算される。SIGNAL2フィールド5140は畳み込み符号器のための6ビットテール5152で終了する。

【0332】

図52にFRACH\_PPDU\_5200((符号化率/形式=0100))を図示する。FRACH\_PPDU\_5200は、PLCPプリアンブル5210、SIGNAL1\_5220(1OFDMシンボル)、SIGNAL2\_5240(2OFDMシンボル)

50

を含む。PLCPプリアンプル5210は、存在する場合、本実施例では16  $\mu$ secである。SIGNAL1 5220およびSIGNAL2 5240は、PPDU制御セグメントレートおよび変調フォーマットを用いて送信される。MIMOのスケジューリングされたアクセス期間内のFRACH期間に、FRACH PPDU 5200がSTAによって送信される。FRACH期間はAPによって確立され、それ故、APに知られている(上で詳述したように)。

【0333】

SIGNAL1 5220は、RATE/形式5222(4ビット)、確保済ビット5224、要求5226(12ビット)、パリティビットに5228、および、テール5230(6ビット)を含む。RATE/形式5222は0100に設定される。確保済ビット5124は0に設定されるかもしれない。要求フィールド5226は上に詳述したPPDU形式0000(5000)に対して指定されるのと同様である。SIGNAL1フィールド5220は1パリティビット5228で検査され、畳み込み符号器のための6ビットテール5230で終了する。

10

【0334】

SIGNAL2 5240は確保済ビット5242、送信元AID 5244(16ビット)、受信先AID 5246(16ビット)、FCS 5248(4ビット)、およびテール5250(6ビット)を含む。確保済ビット5242は0に設定されるかもしれない。送信元AID 5244はFRACHで送信しているSTAを特定する。受信先AID 5246はTXOPが要求されている受信STAを特定する。本実施例において、受信先がAPである場合、受信先AIDフィールド5246の値は2048に設定される。4ビットFCS 5248は全SIGNAL1およびSIGNAL2フィールドにわたって計算される。6ビットテール5250は畳み込み符号化に先立って加えられる。

20

【0335】

本実施例において、STAは、チャンネルにアクセスするためにスロット付アロハを用いるかもしれない、また、FRACHで要求メッセージを送るかもしれない。APによって受信が成功した場合、APは、要求しているSTAに、後続のスケジューリングされたアクセス期間内にスケジューリングされたTXOPを提供する。現在のスケジューリングされたアクセス期間に対するFRACHスロットの数はSCHEMメッセージ、N\_FRACH、で示される。

30

【0336】

また、STAは可変B\_FRACHを保持するかもしれない。FRACHでの送信信号に続き、STAがAPからTXOP割当を受信する場合、STAはB\_FRACHをリセットする。APからのSCHEM送信信号の予め定めた数、FRACH RESPONSE、の範囲内のTXOP割当をSTAが受信しない場合、B\_FRACHは最大値7まで1ずつ増加される。パラメータFRACH RESPONSEはビーコンのACF要素に含まれる。いずれのFRACHの間でも、STAは確率 $(N\_FRACH)^{-1} * 2^{-B\_FRACH}$ でFRACHスロットを選ぶ。

【0337】

FRACHの期間がAPによってスケジューリングされない場合、MIMO STAはSCAPの間の保護された競合期間にEDCA規則を用いて競合するかもしれない。

40

【0338】

当業者は情報および信号が種々の異なる技術と方法のいずれかを用いて表されるかもしれないことを理解しているだろう。例えば、上の記述中に参照されたかもしれないデータ、命令、コマンド、情報、信号、ビット、シンボル、およびチップは電圧、電流、電磁波、磁場もしくは磁気粒子、光学場もしくは光学粒子、またはそれらのいずれかの組み合わせで表されるかもしれない。

【0339】

当業者は、ここに開示された実施例に関して説明された種々の例示的論理ブロック、モジュール、回路、およびアルゴリズムステップが、電子的ハードウェア、コンピュータソ

50

ソフトウェア、または両者の組合わせとして実施されるかもしれないことをさらに認識するだろう。ハードウェアとソフトウェアのこの交換可能性を明確に示すために、種々の例示的部品、ブロック、モジュール、回路、およびステップを、上ではそれらの機能性の点から一般的に説明した。そのような機能性がハードウェアとして、またはソフトウェアとして実施されるかは、システム全体に課せられた特定用途および設計上の制約による。当業者は説明された機能性を各特定用途のために異なる方法で実施するかもしれないが、そのような実施決定は本発明の範囲からの逸脱を生じると解釈されるべきではない。

【0340】

ここに開示された実施例に関して説明した種々の例示的論理ブロック、モジュール、および回路は、汎用プロセッサ、デジタル信号プロセッサ(DSP)、特定用途向IC(ASIC)、プログラマブルゲートアレイ(FPGA)、他のプログラム可能論理回路、個別ゲートもしくはトランジスタ論理回路、個別ハードウェア部品、またはここに説明した機能を実行するように設計されたそれらの任意の組み合わせによって、実施もしくは実行されるかもしれない。汎用プロセッサはマイクロプロセッサであるかもしれないが、代替的に、プロセッサは、任意の通常のプロセッサ、コントローラ、マイクロコントローラ、または状態機械であるかもしれない。プロセッサは、計算装置の組合せ、例えばDSPとマイクロプロセッサの組合せ、複数のマイクロプロセッサ、DSPコアに関連した1つ以上のマイクロプロセッサ、または任意の他のそのような構成として実施されるかもしれない。

10

【0341】

ここに開示された実施例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、直接ハードウェア、プロセッサで実行されるソフトウェアモジュール、またはその2つの組合せで具体化されるかもしれない。ソフトウェアモジュールは、RAMメモリ、フラッシュメモリ、ROMメモリ、EPROMメモリ、EEPROMメモリ、レジスタ、ハードディスク、可搬形ディスク、CD-ROM、または当業者に周知の任意の他の形式の記憶媒体、にあるかもしれない。代表的記憶媒体は、プロセッサに接続され、プロセッサが記憶媒体から情報の読み出し、記憶媒体へ情報の書き込みができるようにする。代替的には、記憶媒体はプロセッサに組み込まれているかもしれない。プロセッサおよび記憶媒体はASICにあるかもしれない。ASICはユーザ端末にあるかもしれない。代替的には、プロセッサおよび記憶媒体は個別部品としてユーザ端末内にあるかもしれない。

20

30

【0342】

見出しは、参照のため、および種々の節を見つける際の助けとなるためにここに含まれる。これらの見出しは、それに関して説明した概念の範囲を制限するように意図されていない。そのような概念は明細書全体を通して適用可能であるかもしれない。

【0343】

開示された実施例のこれまでの説明は、当業者が本発明を製造しまたは使用することができるように提供されている。これらの実施例への種々の変更は当業者に容易に明白となるだろう。また、ここに記述した一般的原理は、本発明の精神または範囲から逸脱することなく、他の実施例に適用されるかもしれない。したがって、本発明は、ここに示した実施例に制限することを意図されておらず、ここに開示した原理および新規な機能に矛盾しない最も広い範囲と一致するというものである。

40

【図面の簡単な説明】

【0344】

【図1】高速WLANを含むシステムの一実施例を示す図。

【図2】アクセスポイントまたはユーザ端末として構成されるかもしれない無線通信装置の一実施例を示す図。

【図3】802.11のフレーム間隔パラメータを示す図。

【図4】DCFに従ってアクセスするためのDIFS+バックオフの使用を示す物理層(PHY)の送信セグメントの一例を示す図。

【図5】ACKの前にDIFSアクセスより高い優先度を有するSIFSの使用を示す、

50

物理層 ( P H Y ) の送信セグメントの一例を示す図。

【図 6】大きいパケットを、付随する S I F S によってより小さいフラグメントへ分割することを示す図。

【図 7】1 フレーム毎の確認応答を有する T X O P を示す物理層 ( P H Y ) の送信セグメントの一例を示す図。

【図 8】ブロック確認応答を有する T X O P を示す図。

【図 9】H C C A を用いてポーリングされた T X O P を示す、物理層 ( P H Y ) の送信セグメントの一例を示す図。

【図 10】複数のギャップのない連続した送信を含む T X O P の一実施例を示す図。

【図 11】要求されたプリアンプル送信量の減少を示す T X O P の一実施例を示す図。

【図 12】プリアンプルの統合、S I F S のようなギャップの除去、および適切な G I F S の挿入を含む種々の態様を組み込む方法の一実施例を示す図。

【図 13】統合したポーリング信号とそれぞれの T X O P を示す、物理層 ( P H Y ) の送信セグメントの一例を示す図。

【図 14】ポーリング信号を統合する方法の一実施例を示す図。

【図 15】M A C フレームの一例を示す図。

【図 16】M A C P D U の一例を示す図。

【図 17】ピアツーピア通信の一例を示す図。

【図 18】従来技術の物理層バーストを示す図。

【図 19】ピア-ピア伝送のために展開されるかもしれない物理層のバーストの一例を示す図。

【図 20】選択的なアドホックセグメントを含む M A C フレームの一実施例を示す図。

【図 21】物理層バーストの例を示す図。

【図 22】ピア-ピアデータ伝送方法の一例を示す図。

【図 23】ピア-ピア通信方法の一例を示す図。

【図 24】ピア-ピア接続において用いるためのレートフィードバックの提供方法の一例を示す図。

【図 25】2 端末とアクセスポイント間の管理されたピア-ピア接続を示す図。

【図 26】競合ベース ( またはアドホック ) のピア-ピア接続を示す図。

【図 27】端末間の管理されたピア-ピア通信を示す M A C フレームの一例を示す図。

【図 28】同一周波数割当における既存端末および新クラスの端末双方のサポートを示す図。

【図 29】既存および新クラスの媒体アクセス制御の組み合わせを示す図。

【図 30】送信期間の獲得方法の一例を示す図。

【図 31】複数の B S S と単一 F A を共有する方法の一例を示す図。

【図 32】単一 F A を用いている B S S のオーバーラップを示す図。

【図 33】既存 B S S で相互運用している間に、高速ピア-ピア通信を実行する方法の一例を示す図。

【図 34】既存 B S S においてアクセスを競合することによる M I M O 技術を用いるピア-ピア通信を示す図。

【図 35】集約フレーム内の 1 つ以上の M A C フレーム ( またはフラグメント ) のカプセル化を示す図。

【図 36】既存 M A C フレームを示す図。

【図 37】非圧縮フレームの一例を示す図。

【図 38】圧縮フレームの一例を示す図。

【図 39】圧縮フレームの他の例を示す図。

【図 40】集約ヘッダの一例を示す図。

【図 41】A C F で用いるためのスケジューリングされたアクセス期間フレーム ( S C A P ) の一実施例を示す図。

【図 42】S C A P の H C C A および E D C A に関連した用いられ方を示す図。

10

20

30

40

50

【図43】競合ベースのアクセス期間によって分散された多数のSCAPを含むビーコン区間を示す図。

【図44】多数のMIMO STAによる低待ち時間動作を示す図。

【図45】SCHEDメッセージの一例を示す図。

【図46】電力管理フィールドの一例を示す図。

【図47】MAP区間の一例を示す図。

【図48】TXOP割当のためのSCHED制御フレームの一例を示す図。

【図49】既存802.11 PDUを示す図。

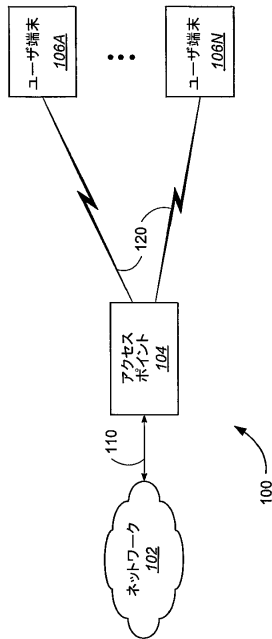
【図50】データ伝送のためのMIMO PDUフォーマットを示す図。

【図51】SCHED PDUの一例を示す図。

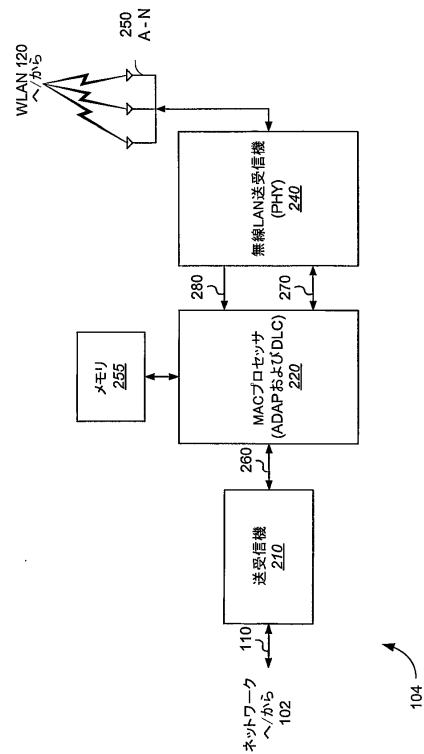
【図52】FRACH PDUの一例を示す図。

【図53】既存システムとの相互運用性の方法の代替的实施例を示す図。

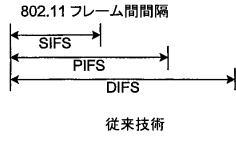
【図1】



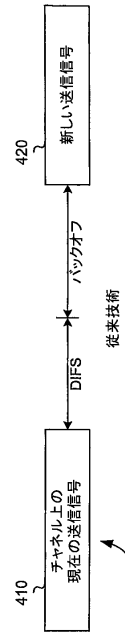
【図2】



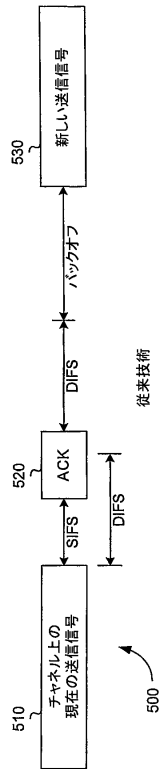
【図3】



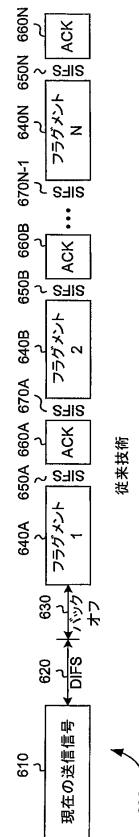
【図4】



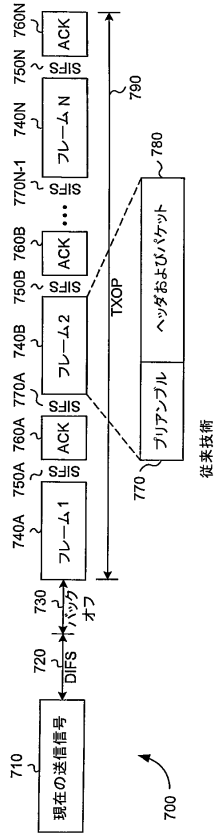
【図5】



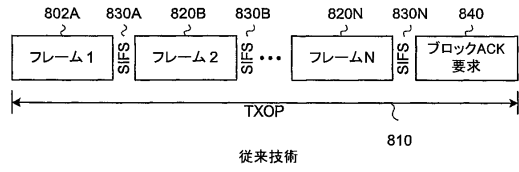
【図6】



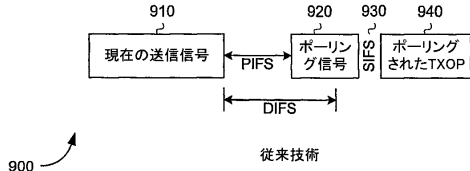
【図7】



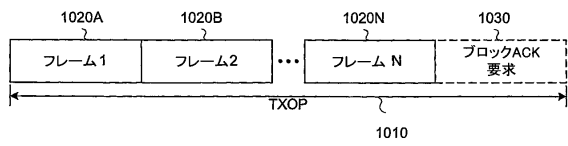
【図8】



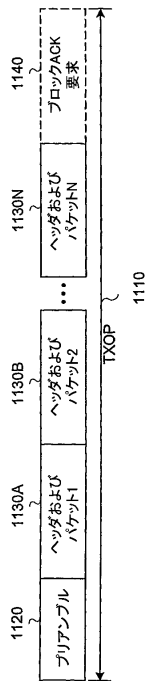
【図9】



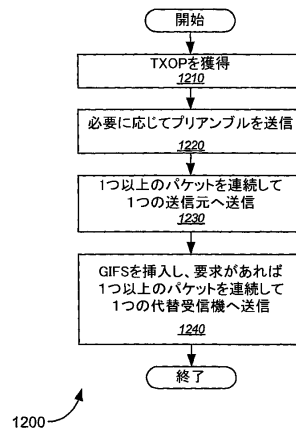
【図10】



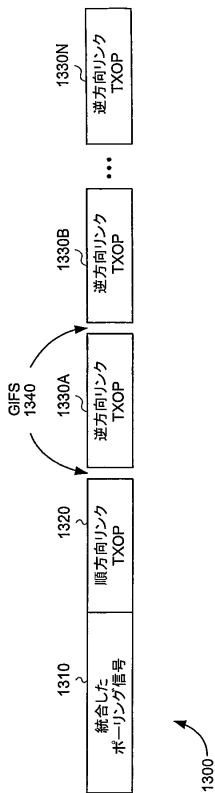
【図11】



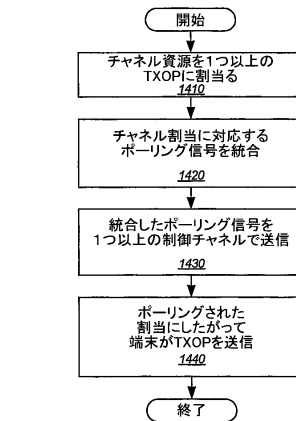
【図12】



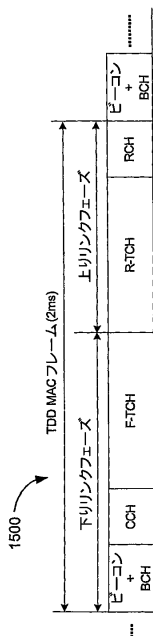
【図13】



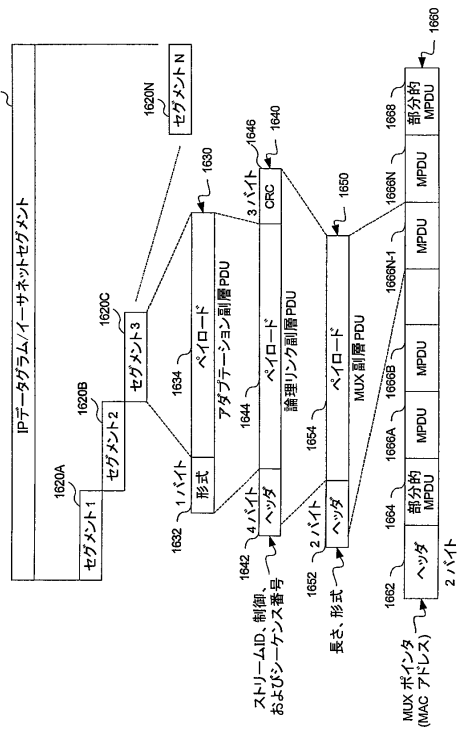
【図14】



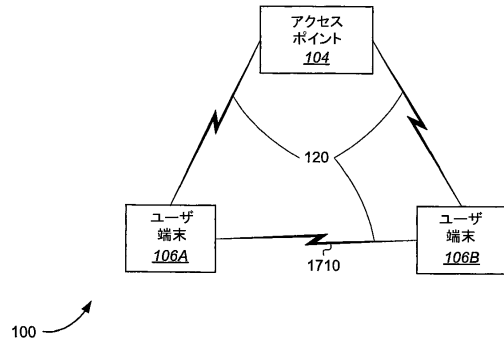
【図15】



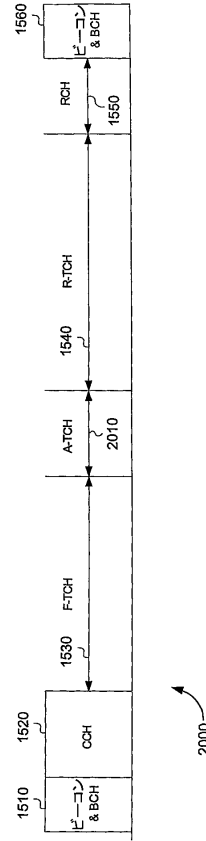
【図16】



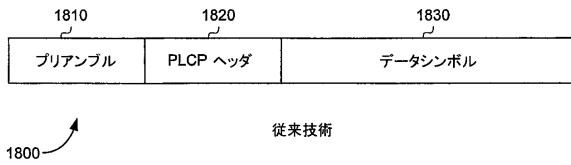
【図17】



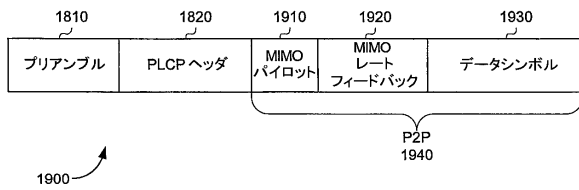
【図20】



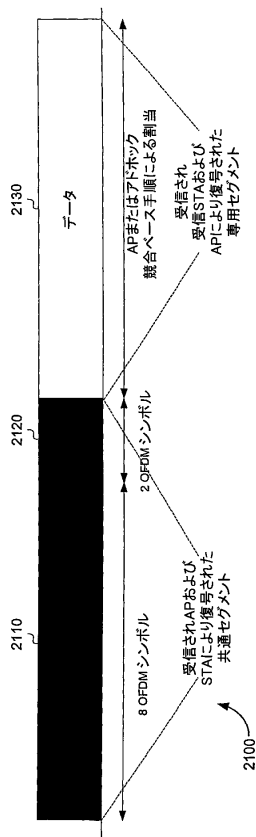
【図18】



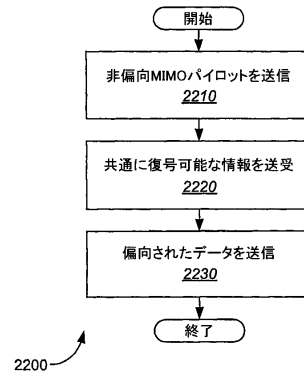
【図19】



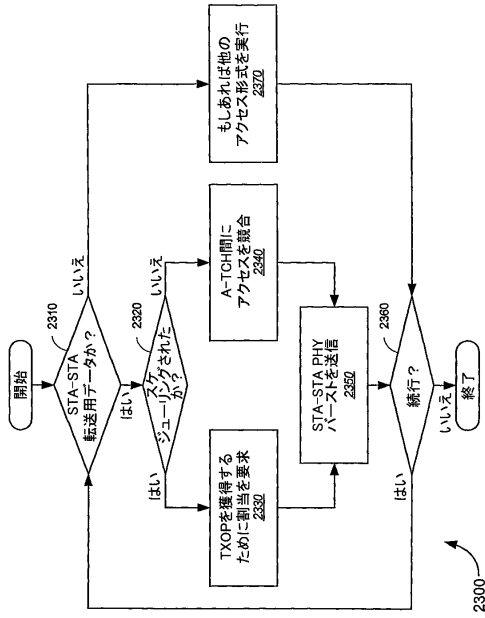
【図21】



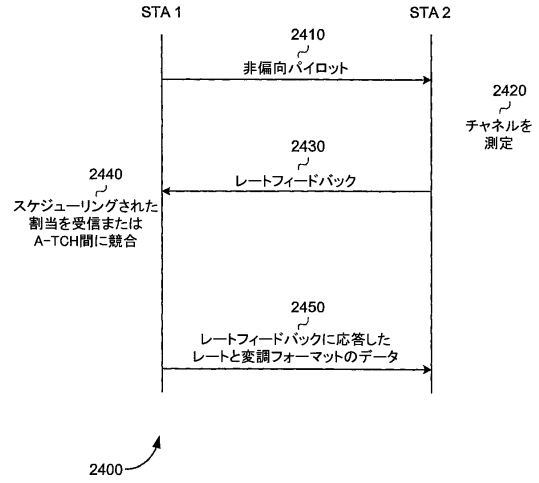
【図22】



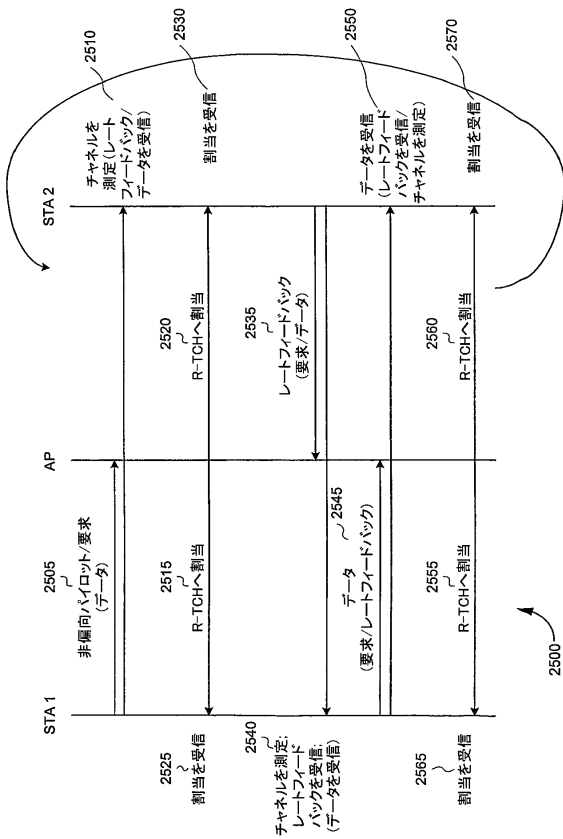
【図 23】



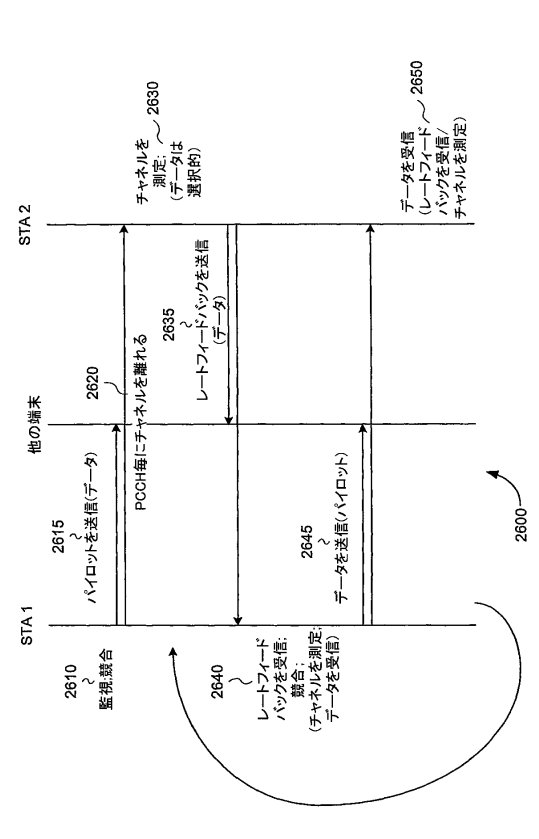
【図 24】



【図 25】

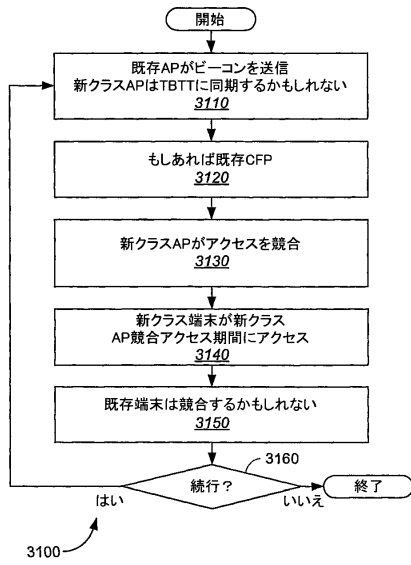


【図 26】

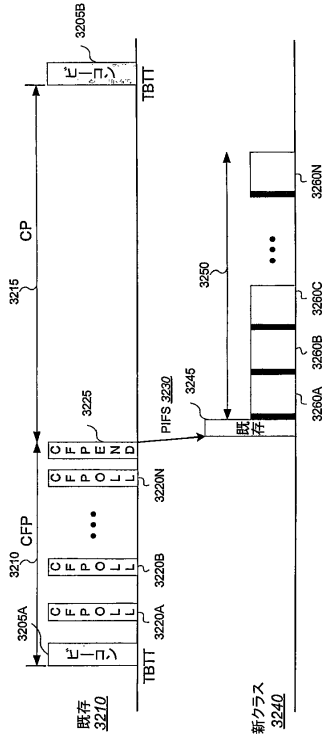




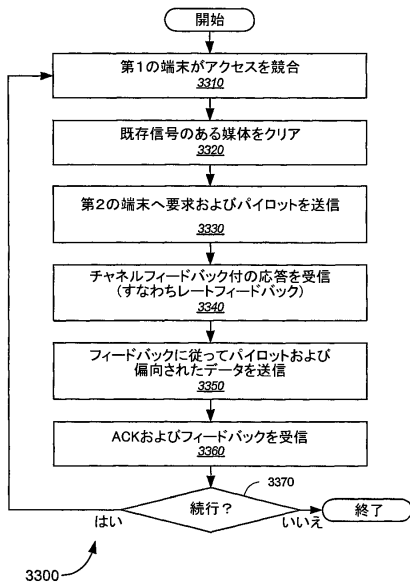
【図 3 1】



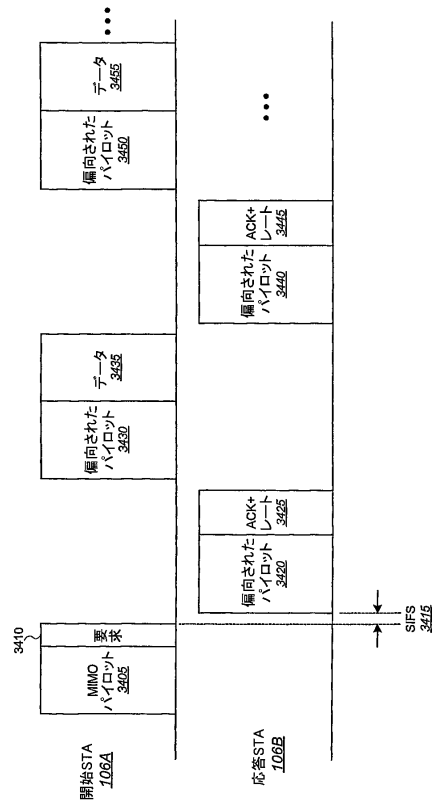
【図 3 2】



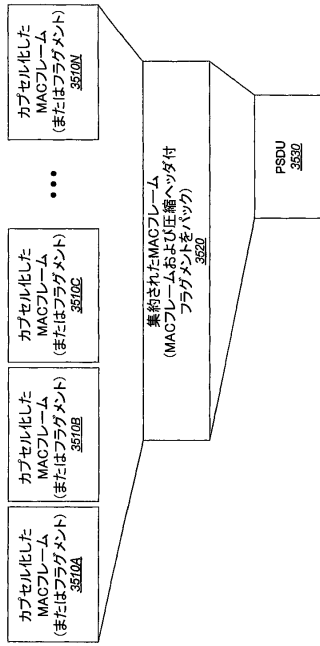
【図 3 3】



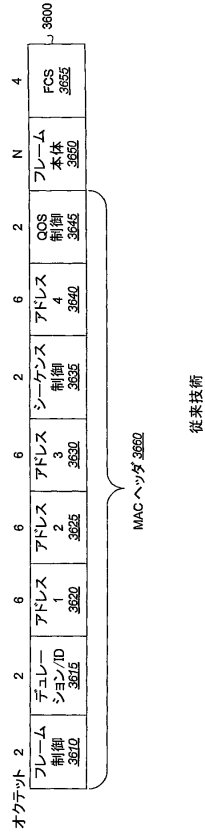
【図 3 4】



【図 35】

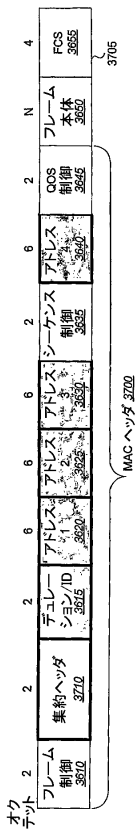


【図 36】

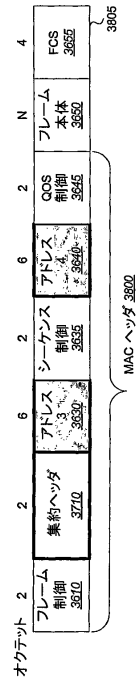


従来技術

【図 37】

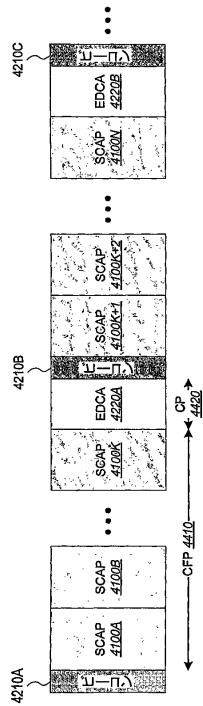


【図 38】

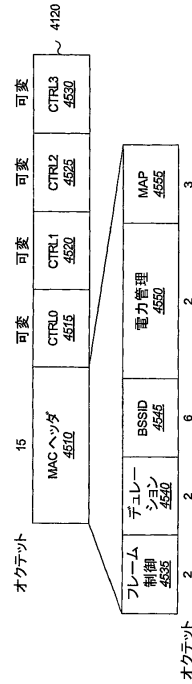




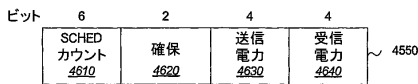
【図44】



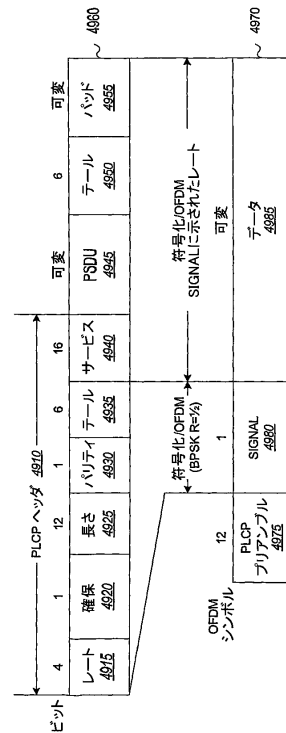
【図45】



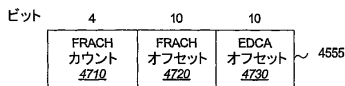
【図46】



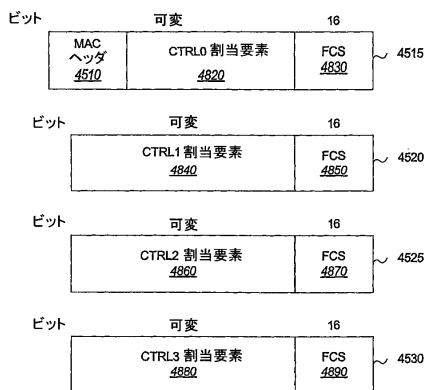
【図49】



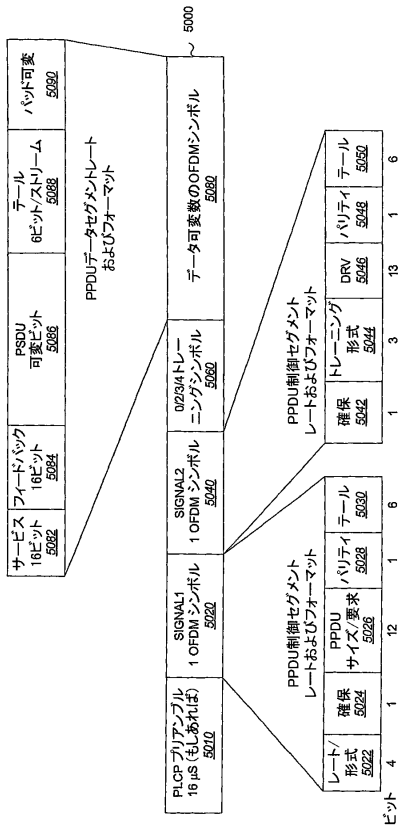
【図47】



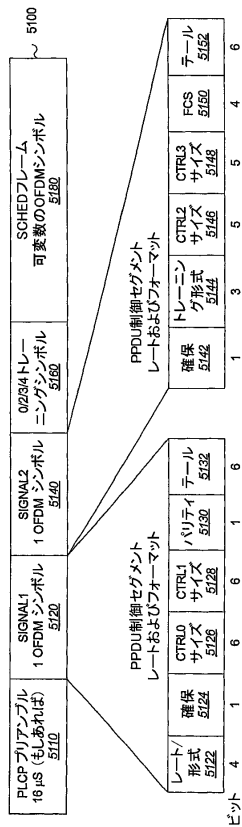
【図48】



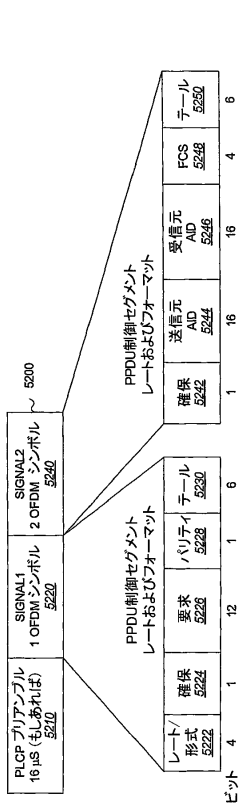
【 図 5 0 】



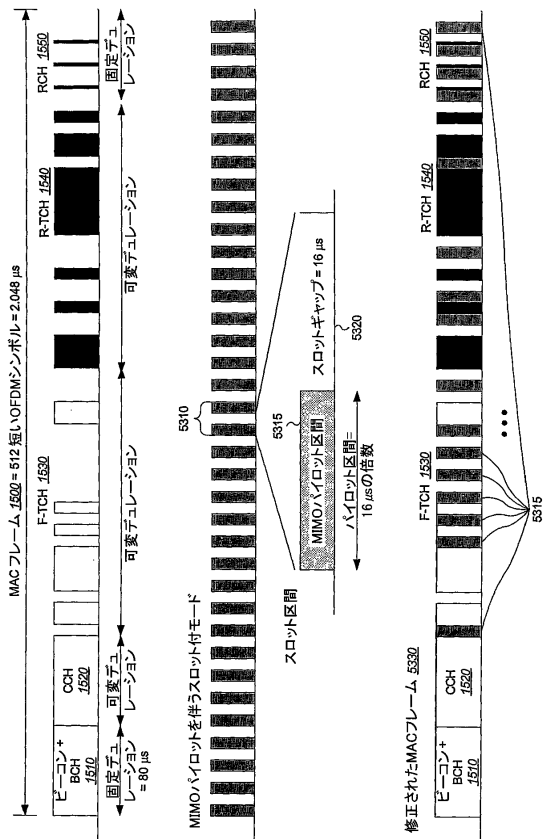
【 図 5 1 】



【 図 5 2 】



【 図 5 3 】



## フロントページの続き

- (31)優先権主張番号 60/513,239  
(32)優先日 平成15年10月21日(2003.10.21)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/526,356  
(32)優先日 平成15年12月1日(2003.12.1)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/526,347  
(32)優先日 平成15年12月1日(2003.12.1)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/532,791  
(32)優先日 平成15年12月23日(2003.12.23)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/545,963  
(32)優先日 平成16年2月18日(2004.2.18)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/576,545  
(32)優先日 平成16年6月2日(2004.6.2)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/586,841  
(32)優先日 平成16年7月8日(2004.7.8)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 60/600,960  
(32)優先日 平成16年8月11日(2004.8.11)  
(33)優先権主張国 米国(US)
- (31)優先権主張番号 10/964,321  
(32)優先日 平成16年10月13日(2004.10.13)  
(33)優先権主張国 米国(US)

## 前置審査

- (74)代理人 100109830  
弁理士 福原 淑弘
- (74)代理人 100075672  
弁理士 峰 隆司
- (74)代理人 100095441  
弁理士 白根 俊郎
- (74)代理人 100084618  
弁理士 村松 貞男
- (74)代理人 100103034  
弁理士 野河 信久
- (74)代理人 100119976  
弁理士 幸長 保次郎
- (74)代理人 100153051  
弁理士 河野 直樹
- (74)代理人 100140176  
弁理士 砂川 克
- (74)代理人 100101812  
弁理士 勝村 紘

- (74)代理人 100124394  
弁理士 佐藤 立志
- (74)代理人 100112807  
弁理士 岡田 貴志
- (74)代理人 100111073  
弁理士 堀内 美保子
- (74)代理人 100134290  
弁理士 竹内 将訓
- (74)代理人 100127144  
弁理士 市原 卓三
- (74)代理人 100141933  
弁理士 山下 元
- (72)発明者 ナンダ、サンジブ  
アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92065、ラモナ、ダザ・ドライブ 16808
- (72)発明者 メイラン、アーノード  
アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92109、サン・ディエゴ、ナンバーシー、ミズーリ・ストリート 1673
- (72)発明者 ワルトン、ロドニー・ジェイ  
アメリカ合衆国、マサチューセッツ州 01741、カーリスル、ハイウッズ・レーン 85

審査官 中木 努

- (56)参考文献 特開2003-060655(JP, A)  
国際公開第03/039074(WO, A1)  
特表2005-538591(JP, A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

H04W 72/04

H04W 74/04

H04W 84/12