(19) **日本国特許庁(JP)**

(12) 公 開 特 許 公 報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2007-295149 (P2007-295149A)

(43) 公開日 平成19年11月8日(2007.11.8)

(51) Int.C1.

 \mathbf{F} L

テーマコード (参考)

HO4L 12/28

(2006, 01)

HO4L 12/28 300B

5K033

審査請求 有 請求項の数 6 OL (全 16 頁)

(21) 出願番号 (22) 出願日 特願2006-118765 (P2006-118765) 平成18年4月24日 (2006.4.24) (71) 出願人 000004226

日本電信電話株式会社

東京都千代田区大手町二丁目3番1号

(74)代理人 100083552

弁理士 秋田 収喜

(74)代理人 100103746

弁理士 近野 恵一

(74)代理人 100119703

弁理士 井上 雅夫

(72) 発明者 平栗 健史

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72) 発明者 小笠原 守

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

最終頁に続く

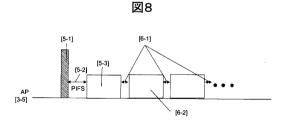
(54) 【発明の名称】省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法およびその無線基地局装置

(57)【要約】

【課題】マルチキャストアプリケーションの通信品質を 維持することを可能とする省電力無線 L A Nマルチキャ スト帯域制御技術を提供する。

【解決手段】AP[3-5]はDTIMビーコン[5-1]送信後にマルチキャストデータを送信する場合、PIFS[5-2]時間だけ送信を待機し、CWの範囲を0とすることによりバックオフの手順を実施せず、PIFS[5-2]時間後、即座にマルチキャストデータ[5-3]を送信する。これによりマルチキャストデータはユニキャストデータに対して優先的に送信することができ遅延時間に対する抑制効果がある。その後続において送信できるマルチキャストデータがAPに蓄積されている場合は、SIFS[6-1]期間の間隔で連続して、蓄積されているマルチキャストデータ[6-2]を送信する。これにより連続したマルチキャストデータの帯域占有による遅延時間の抑制と無線帯域の利用効率を向上させる効果がある。

【選択図】図8



【特許請求の範囲】

【請求項1】

無線基地局装置と無線パケット通信によりデータの送受信を行う複数の無線端末装置から構成され、一つないし複数の前記無線端末装置が省電力制御で動作し、前記無線基地局は、一定周期で送信するビーコン信号の整数倍周期で配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後にブロードキャストまたはマルチキャストデータを保持する場合には、無線チャネルがアイドル状態に変化したことを検知するために要する一定時間だけ送信を待機する手順と、前記一定時間の後にアイドル状態が継続していることを検知するために要するランダムな時間だけ送信を待機する手順を有するCSMA/CAプロトコルを実施し、前記CSMA/CAプロトコルを実施後にブロードキャスト及びマルチキャストデータを送信する手順を有する無線パケット通信システムにおける省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法であって、

前記無線基地局装置は、前記配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後にマルチキャストデータを保持する場合には、送信を待機する手順に要する前記一定時間を短くし、かつ前記ランダムな時間の範囲を短くした手順を有するCSMA/CAプロトコルを実施後にマルチキャストデータを送信する優先制御の手順を有することを特徴とする省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法。

【請求項2】

請求項1に記載の省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法であって、前記無線基地局装置は、前記マルチキャストデータを送信完了後に、後続で送信できるマルチキャストデータを保持している場合には、最も短いパケット間ギャップの送信間隔で連続して当該保持しているパケットを送信することを特徴とする省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法。

【請求項3】

請求項1または2に記載の省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法であって、前記無線基地局装置は、前記マルチキャストデータを有線ネットワークから受信した場合には、前記マルチキャストデータに付与されている分類情報に従って、分類情報毎のバッファにバッファリングを行うことにより当該マルチキャストデータを保持し、前記の無線基地局装置は、前記配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後には、前記分類情報毎のバッファに許可する所定の時間または所定のデータ量まで当該分類情報毎のバッファから前記所定の時間または前記所定のデータ量まで送信完了後には、全ての前記マルチキャストデータを送信方の第一タ量まで送信完了後には、全ての前記マルチキャストの送信に対して許可する所定の期間または所定のデータ量まで前記分類情報毎のバッファから均等または所定のデータ量を取り出し、前記マルチキャストデータを送信することを特徴とする省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法。

【請求項4】

無線基地局装置と無線パケット通信によりデータの送受信を行う複数の無線端末装置から構成され、一つないし複数の前記無線端末装置が省電力制御で動作し、前記無線基地局は、一定周期で送信するビーコン信号の整数倍周期で配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号を送信する手順を有し、前記無線基地局は、前記配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後にブロードキャストまたはマルチキャストデータを保持する場合には、無線チャネルがアイドル状態に変化したことを検知するために要する一定時間が送信を待機する手順と、前記一定時間の後にアイドル状態が継続していることを検知するために要するランダムな時間だけ送信を待機する手順を有するCSMA/CAプロトコルを実施後にブロードキャスト及びマルチキャストデータを送信する手順を有する無線パケット通信システムにおいて省電力無線LANマルチキャスト帯域制御を行う無線基地局装置であって、

前記配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後にマルチキャストデータを保持する場合には、送信を待機する手順に要する前記一定時間を短くし、かつ前記ランダム

10

20

30

40

な時間の範囲を短くした手順を有するCSMA/CAプロトコルを実施後にマルチキャストデータを送信する優先制御の手順を有することを特徴とする省電力無線LANマルチキャスト帯域制御無線基地局装置。

【請求項5】

請求項4に記載の省電力無線LANマルチキャスト帯域制御無線基地局装置であって、前記マルチキャストデータを送信完了後に、後続で送信できるマルチキャストデータを保持している場合には、最も短いパケット間ギャップの送信間隔で連続して当該保持しているパケットを送信することを特徴とする省電力無線LANマルチキャスト帯域制御無線基地局装置。

【請求項6】

請求項4または5に記載の省電力無線LANマルチキャスト帯域制御無線基地局装置であって、

前記マルチキャストデータを有線ネットワークから受信した場合には、前記マルチキャストデータに付与されている分類情報に従って、分類情報毎のバッファにバッファリングを行うことにより当該マルチキャストデータを保持し、前記配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後には、前記分類情報毎のバッファに許可する所定の時間または所定のデータ量まで当該分類情報毎のバッファから前記所定の時間または前記所定のデータ量まで送信完了後には、全ての前記マルチキャストの送信に対して許可する所定の期間または所定のデータ量まで前記分類情報毎のバッファから均等または所定のデータ量を取り出し、前記マルチキャストデータを送信することを特徴とする省電力無線LANマルチキャスト帯域制御無線基地局装置。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

[0001]

本発明は、無線基地局と少なくとも一つの省電力制御で動作する無線端末が存在する無線パケット通信システムにおいて、マルチキャストの優先制御および帯域制御手順を有する省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法およびその無線基地局装置に関する。

【背景技術】

[0002]

一般的に無線パケット通信システムは、全体的な通信ネットワークを構成する際に有線ネットワークの一部としてその伝送媒体に無線方式を用いた形態で適用される。すなわち、有線ネットワークの一端のネットワークインタフェースに無線パケット通信システムを有線接続し、無線接続にて無線端末と有線端末、あるいは無線端末間の通信が行われる形態をとる。

[0003]

従来のIEEE:802.11標準規格(非特許文献1)に準拠する無線LANの通信システムにおいて、省電力制御(Power Save mode(PSモード))で動作する無線端末(Station(STA))が無線基地局(Access Point(AP))の配下に接続されている場合には、APは有線のネットワーク(NW)側から到達したPSモードSTA宛のデータパケットを一時的に蓄積する。またAPは一定周期で送信するビーコン信号を用いて無線NW情報など(サポートする伝送レートやサービスセット種別(SSID)など)をAP配下のSTAに報知する。その他にビーコン信号が報知する主な情報としては、ビーコンの送信周期(Beacon Interval)の情報や、図1に示すビーコンフレーム内のTIM(Traffic Indication Map)情報要素がある。TIM情報要素には、ビーコン送信の間欠で送信される配送トラヒック表示マップ(DTIM:Delivery Traffic Indication Map)付きビーコン信号(DTIMビーコン)の間欠の周期情報(間欠するビーコンの数)[2.1]や、次のDTIMビーコンが送信されるまでのカウンター値(ビーコンが送信されるたびにカウンター値を減らし、0となるときのビーコンがDTIMビーコンとなる)[2.2]や、PSモードSTA宛のバッファリングされたパケットを、宛先毎にビットマ

10

20

30

40

ップ化した情報[2-3]などが含まれている。ここでPSモードSTAは、PSモード起動前に受信したビーコンに含まれるBeacon Intervalの情報を元にSTAでビーコン信号を受信するタイミングを設定し、設定したビーコン信号送信周期の整数倍(あるいはビーコン周期毎)でスリープからアクティブに状態を遷移し、受信したビーコンからバッファリング情報(宛先毎にビットマップ化した情報[2-3])を取得する。受信したビーコンのTIM情報要素内の宛先毎のビットマップ情報[2-3]にパケットがバッファされていることを報知された各PSモードSTAは、ビーコンを受信した後に、IEEE802.11標準規格に規定されるPSモードにおけるパケットの送受信の手順を開始する

[0004]

通常のユニキャストのパケットはこのような手順によりPSモードSTAとAP間で通 信を行うのに対し、PSモードでのブロードキャスト/マルチキャストデータの受信は図 2 で示す手順の例に従う。図 2 は、 P S モードで動作する S T A [1 - 5] 、 S T A 2 [1 - 6] と、常にアクティブ [1 - 1 3] で動作するSTA3 [1 - 1 0] (PSモード で動作していないSTA)がAP「1-7]の配下に接続されている場合を例示している 。 A P [1 - 7] は、ビーコンの送信周期 [1 - 3] の整数倍の周期 [1 - 4] で送信さ れるDTIMビーコン [1 - 2 - 1] ~ [1 - 2 - 3] の送信直後に、ブロードキャスト / マルチキャストデータ [1 - 1 - 1] ~ [1 - 1 - 3] が蓄積されている場合には、各 STAへ当該パケットの配信を行う。配信方法は、IEEE802.11標準規格に規定 される、パケットの送信時に衝突を回避する手順を有するCSMA/CA(Carrier Sens e Multiple Access with Collision Avoidance) プロトコルを実施後に、ブロードキャス ト / マルチキャストデータを送信する。PSモードSTAはDTIMビーコンを受信する タイミングでスリープからアクティブに状態を遷移し、ブロードキャスト/マルチキャス トデータを受信する。すなわちPSモードSTAは前述したように各自でビーコン信号を 受信するタイミングの周期[1-8]、[1-9]を設定し、設定したタイミング[1-12]でスリープからアクティブに状態を遷移すると共に、図1に示したビーコンに含ま れるTIM情報要素のDTIMビーコンの送信される周期「2-1]や、次のDTIMビ ー コン が 送 信 さ れ る ま で の カ ウ ン タ ー 値 [2 - 2] の 情 報 を 元 に D T I M ビ ー コ ン が 必 ず 受信できるタイミングにおいて、アクティブに状態を遷移[1-11]するように設定し なければならない。また、PSモードで動作していないSTA3[1-10]においても 、接続しているAPの配下にPSモードで接続しているSTA[1-5または1-6]が 存在する場合には、STA3「1-10」はDTIMビーコンの周期でブロードキャスト / マルチキャストデータを受信することになる。なおPSモードにおけるAPのCSMA / C A プロトコルを用いたブロードキャスト / マルチキャストデータを送信する手順の例 を図 3 に示す。 A P [3 - 3 - 5]は、 D T I M ビーコン [3 - 3 - 1]を送信後、無線 チャネルがアイドル状態に変化したことを検知するために要する一定時間[3-3-2] (D I F S) だけキャリアセンスを実施し、送信待機を行う。アイドルであることが検知 された場合は、その後アイドル状態が継続していることを検知するために、かつ他の送信 されるパケットとの衝突を回避するためにランダムな時間だけ送信待機を行うバックオフ 手順 [3 - 3 - 3] を実施する。フレーム送信前の送信待機時間はIFS(Inter Frame Space)と呼ばれ、キャリアセンスを行うために用いられるIFSにはDIFS以外にP IFSと呼ばれる時間があり、この時間の長さはDIFS>PIFSの関係である。従来 のIEEE802.11に規定されるIFSには、一般的にDIFSが用いられるが送信 の優先度を付けるためにDIFSの長さを変更する方法もある。また、フレームを送信す るための最小の送信待機時間(キャリアセンスを行わない)はSIFSと呼ばれ、この時 間の長さはPIFS>SIFSの関係である。また、バックオフ手順は、ある一定の期間 の範囲(CWサイズ:Contention Window size)から乱数を生成し、この乱数を元にした ランダムな時間だけキャリアセンスを行う。このCWの範囲にも優先度をつけるため、予 め初期値の範囲を変更する方法もある。ただし、これらのIFSおよびCWについて、マ

ルチキャスト / ブロードキャストをPSモードで送信するために変更することは、IEE

10

20

30

40

30

40

50

E 8 0 2 . 1 1 規格では定められていない。A P [3 - 3 - 5] は D I F S [3 - 3 - 2 ヿおよびバックオフ手順「3.3.3]を実施後、ブロードキャスト / マルチキャストデ ータ [3-3-4]を送信する。また送信するブロードキャスト/マルチキャストデータ をAP[3-3-5]が保有している場合には、上記と同様のDIFSおよびバックオフ 手順を実施後に保有しているブロードキャスト/マルチキャストデータを送信する。図4 にPSモードにおけるAPのCSMA/CAプロトコルを用いたブロードキャスト/マル チキャストデータ送信を行うMACレイヤ制御部を説明するブロック図の例を示す。NW 上位制御部から入力されたマルチキャストデータはデータ格納メモリ [3 - 1 1 2] に記 憶される。 D T I M ビーコンタイマ管理部 [3 - 1 1 1] よりビーコン送信指示 [3 - 1 1 7 7 を受けたタイマ指示および送信指示制御部 「 3 - 1 2 8 7 ではIFSタイマ管理部 [3-113] ヘタイマ開始指示[3-129] を出す。IFSタイマ管理部[3-11 3] は D I F S 時間のタイマを管理し、タイマ開始と共にキャリアセンス開始指示 [3 -1 1 9] をキャリアセンス制御部 [3 - 1 1 5] へ出す。キャリアセンス制御部 [3 - 1 15]はキャリアセンスを実施し、チャネルがビジーの場合はビジーの報告[3-120 ↑をIFSタイマ管理部「3 - 1 1 3] へ通知する。IFSタイマ管理部「3 - 1 1 3] はDIFS時間のタイマをリセットしてタイマの再開を行う。DIFS時間だけビジーの 報告 [3 - 1 2 0] がない場合には、乱数生成およびバックオフタイマ管理部 [3 - 1 1 4] へ開始 [3 - 1 3 1] の指示を出す。乱数生成およびバックオフタイマ管理部 [3 -114]では乱数を生成し、バックオフ時間のタイマを管理し、キャリアセンス開始指示 [3-121]をキャリアセンス制御部[3-115]へ出す。キャリアセンス制御部[3 - 1 1 5] はキャリアセンスを実施し、チャネルがビジーの場合はビジーの報告 [3 -およびバックオフタイマ管理部 [3-114]はバックオフ時間のタイマをリセットして 中止報告[3-132]をIFSタイマ管理部[3-113]へ通知する。IFSタイマ 管理部[3-113]はタイマの再開を行う。バックオフ時間だけビジーの報告[3-1 22]がない場合には、キャリアセンス終了[3-130]報告をタイマ指示および送信 指示制御部「3-128〕へ通知する。DTIMビーコン送信の場合は、タイマ指示およ び送信指示制御部 [3 - 1 2 8] はMACフレーム生成部 [3 - 1 1 6] ヘビーコンフレ ーム生成指示 [3 - 1 2 5] を通知する。MACフレーム生成部 [3 - 1 1 6] は生成し たMACフレームをパケットとして、PHYレイヤ[3-140]へ転送[3-126] する。PHYレイヤ[3-140]は転送されたパケットを無線区間へ送信する。PHY レイヤ[3-140]からタイマ指示および送信指示制御部[3-128]ヘパケット送 信完了[3-127]が通知された場合は、データ格納メモリ[3-112]からメモリ にデータがあることを通知 [3 - 1 1 8] されている場合は、DTIMビーコン送信と同 様の手順で、タイマ指示および送信指示制御部[3-128]はIFSタイマ管理部[3 - 1 1 3] ヘタイマ開始指示 [3 - 1 2 9] を通知し、タイマ指示および送信指示制御部 「 3 - 1 2 8] は乱数生成およびバックオフタイマ管理部「 3 - 1 1 4] からキャリアセ ンス終了[3-130]を通知された場合は、データ取り出し指示[3-123]をデー 夕格納メモリ [3 - 1 1 2] へ通知し、データ格納メモリ [3 - 1 1 2] はデータ転送を M A C フレーム生成部 [3 - 1 1 6] へ行う。その後、タイマ指示および送信指示制御部 [3-128]はデータ格納メモリ[3-112]からメモリにデータがあることを通知 「3-118〕される限り、上記のマルチキャストデータ送信動作を繰り返す。

[0005]

しかるに従来の無線パケット通信システムにおいては、APは、DTIMビーコン送信周期に従ってブロードキャスト/マルチキャストデータの送信機会を得るもので、またブロードキャスト/マルチキャストデータの送信手順はユニキャストデータと送信機会を競合するCSMA/CAに基づいた手順によって送信するものであった。

[0006]

【非特許文献 1 】 IEEE Std 802.11, 1999 edition, MEDIUM ACCESS CONTROL (MAC) AND P HYSICAL (PHY) SPECIFICATIONS, (7.3.2.6 TIM, 11.2 Power management, 9.2.5 DCF acc

30

40

50

(6)

ess procedure)

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

[0007]

本発明の解決する課題は、従来の無線パケット通信システムでは、DTIMビーコンの送信後のみにブロードキャストおよびマルチキャストデータが送信されるため、大きに近及び遅延揺らぎが発生する可能性があった。更にCSMA/CAの手順実施後に配手順れるマルチキャストデータ送信に用いるCSMA/CAの手順を流行した。できるには、ロークのというでは、ロークのような高いのでは、ことが懸っていた。例えば映像(動画像)ストリーム配信のような高い通信品質を要求することが懸った。できないチャストを利用する場合には、マルチキャストデータを受信することができないがマルチキャストを利用する場合には、マルチキャストでもないた。またAPにおいてリケーションの再生に支障を来たすことが想定されていた。またAPにおいてローストアの再生に支障を来たすことが想定されていた。またAPにおいてローストアの再生に支障を来たすことが想定されていた。またAPにおいてローストで動作するSTAにとって省電力化の効果は低くなるという課題が存在していた。

[0008]

本発明の目的は、省電力制御時のAPにおけるマルチキャストデータの優先制御および 帯域制御により、マルチキャストアプリケーションの通信品質を維持することを可能とす る省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法およびその無線基地局装置を提供するこ とにある。

【課題を解決するための手段】

[0009]

本明細書において開示される発明のうち、代表的なものの概要を簡単に説明すれば、以 下のとおりである。

[0 0 1 0]

[0011]

従来技術では、配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後には、ユニキャストデータと同等に競合する送信待機に要する一定時間、およびランダムな時間の範囲を有する、CSMA/CAプロトコルに基づいて、マルチキャストデータを送信するのに対し、第1の発明の方法は、ユニキャストデータとの競合に対してマルチキャストデータは優先度の高い送信手順を有する点が従来技術と異なる。

[0012]

第2の発明は、第1の発明の省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法であって、

前記無線基地局装置は、前記マルチキャストデータを送信完了後に、後続で送信できるマルチキャストデータを保持している場合には、最も短いパケット間ギャップの送信間隔で連続して当該保持しているパケットを送信することを特徴とする。

[0013]

従来技術では、配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後に送信されるマルチキャストデータは、すべてCSMA/CAプロトコルに基づくユニキャストデータと同様の手順を実施するのに対し、第2の発明の方法は、従来技術に対する第1の発明の相違に加えて、後続して送信するマルチキャストデータは最も短いパケット間ギャップの送信間隔で、連続して送信する点が従来技術と異なる。

[0014]

第3の発明は、第1または第2の発明の省電力無線LANマルチキャスト帯域制御方法であって、前記無線基地局装置は、前記マルチキャストデータを有線ネットワークから受信した場合には、前記マルチキャストデータに付与されている分類情報に従って、分類情報毎のバッファにバッファリングを行うことにより当該マルチキャストデータを保持し、前記無線基地局装置は、前記配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後には、前記分類情報毎のバッファに許可する所定の時間または所定のデータ量まで当該分類情報毎のバッファから前記所定の時間または前記所定のデータ量まで送信完了後には、全ての前記マルチキャストの送信に対して許可する所定の期間または所定のデータ量まで前記分類情報毎のバッファから均等または所定のデータ量を取り出し、前記マルチキャストデータを送信することを特徴とする。

[0015]

従来技術では、マルチキャストデータを有線ネットワークから受信した場合には、受信した順に従って送信するのに対し、第3の発明の方法は、従来技術に対する第1、第2の発明の相違に加えて、無線基地局装置は、マルチキャストデータに付与されている分類情報毎に送信する所定の期間またはデータ量を制御し、かつ全てのマルチキャストを送信する所定の期間またはデータ量を制御する手段を有する点が従来技術と異なる。

【発明の効果】

[0016]

本発明は、配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後には、従来技術に対して送信待機に要する一定時間を短くし、かつランダムな時間の範囲を短くした手順を有する、CSMA/CAプロトコルに基づいて、マルチキャストデータを送信する優先制御の手順を有する点が従来技術と異なり、これにより、マルチキャストデータはユニキャストデータに対して、優先的に送信することができ、遅延時間に対する抑制効果がある。

[0017]

また、本発明は、従来技術に対する前記の相違に加えて、後続して送信するマルチキャストデータは最も短いパケット間ギャップの送信間隔で、連続して送信する点が従来技術と異なり、これにより、前記の発明効果に加えて、連続したマルチキャストデータの帯域占有による遅延時間の抑制と無線帯域の利用効率を向上させる効果がある。

[0018]

また、本発明は、従来技術に対する前記の相違に加えて、無線基地局装置は、マルチキャストデータに付与されている分類情報をもとにバッファリングを行い、分類されたバッファ毎に所定のデータ量または所定の期間まで送信をし、かつ全てのマルチキャストの所定のデータ量または所定の期間まで送信する点が従来技術と異なり、これにより、DTIM送信周期が長く設定されている場合においても、分類情報毎の時間単位の送信データ量あるいは時間単位の送信データ量を維持することができ、所定の通信品質を確保できるという効果がある。

【発明を実施するための最良の形態】

[0019]

以下では、図面を用いて、本発明の実施形態について詳細に説明する。

10

20

30

20

30

40

50

【実施例1】

[0020]

図5は本発明の実施例1によるDTIMビーコン送信後のパケット送信手順を示す図である。AP[3-5]は図5に示すようにDTIMビーコン[5-1]送信後にマルチキャストデータを送信する場合、PIFS[5-2]時間だけ送信を待機し、CWの範囲を0とすることによりバックオフの手順を実施しない。すなわちPIFS[5-2]時間後、即座にマルチキャストデータ[5-3]を送信する。

[0021]

図 6 は本実施例によるDTIMビーコン送信後におけるマルチキャストデータ送信方法 のフローチャートであり、APによるPSモードSTA存在時のマルチキャストデータ送 信制御の方法を示す。DTIMビーコン送信後、本制御を開始[4-1]する。APは送 信するマルチキャストデータが蓄積されているかどうかの判断「4-2ヿを行う。マルチ キャストデータがない場合(No[4-3])には、本制御を終了[4-5]する。マル チキャストデータがある場合(Yes[4-6])には、PIFS時間のタイマを開始[4 - 7] し、キャリアセンスを実施する。キャリアセンス中にチャネルがビジーであるか どうかの判断[4-8]を実施し、ビジーとなった場合(Yes[4-9])には、PI FS時間のタイマのリセット、および再度タイマを開始[4-7]する。ビジーでなけれ ば(No[4-10])、PIFS時間タイマが終了しているかどうかの判断[4-11] を実施する。タイマが終了していない(No[4-12])場合には、再度、ビジーで あるかどうかの判断 [4 - 8] を実施する。タイマが終了している(Yes [4 - 1 3])場合には、マルチキャストデータの送信処理[4-14]を実施する。マルチキャスト データ送信完了後には、マルチキャストデータが蓄積されているかどうかの判断 [4 - 2] を再度行い、マルチキャストデータがある限り、繰り返し本制御を実施する。送信する マルチキャストデータがなくなった場合(No[4-3])には、本制御を終了[4-5 1 する。

[0022]

図7は本実施例によるMACレイヤ制御部のブロック図である。図7において、DTI M ビーコン送信完了後、タイマ指示および送信指示制御部 [3 - 1 2 8] はデータ格納メ モリ[3-112]からメモリにデータがあることを通知[3-118]されている場合 は、IFSタイマ管理部「8-113] ヘタイマ開始「3-129] を指示する。IFS タイマ管理部[8-113]はPIFS時間のタイマを管理し、タイマ開始と共にキャリ アセンス開始指示「3 - 1 1 9] をキャリアセンス制御部「3 - 1 1 5] へ出す。キャリ アセンス制御部[3-115]はキャリアセンスを実施し、チャネルがビジーの場合はビ ジーの報告 [3 - 1 2 0] をIFSタイマ管理部 [8 - 1 1 3] へ通知する。IFSタイ マ管理部[8-113]はPIFS時間のタイマをリセットしてタイマの再開を行う。P IFS時間だけビジーの報告[3-120]がない場合には、タイマ終了[8-130] 報 告 を タ イ マ 指 示 お よ び 送 信 指 示 制 御 部 「 3 - 1 2 8] へ 通 知 す る 。 タ イ マ 指 示 お よ び 送 信指示制御部 [3 - 1 2 8] はデータ格納メモリ [3 - 1 1 2] ヘデータ取り出し [3 -1 2 3] を指示し、データ格納メモリ[3-112]はデータ転送をMACフレーム生成 部 [3 - 1 1 6] へ 行 う 。 そ の 後 、 タ イ マ 指 示 お よ び 送 信 指 示 制 御 部 [3 - 1 2 8] は デ - 夕格納メモリ[3-112]からメモリにデータがあることを通知[3-118]され る限り、上記のマルチキャストデータ送信動作を繰り返す。なお、本実施例におけるIF S タ イ マ 管 理 部 [8 - 1 1 3] に お い て は I F S = P I F S で あ り 、 従 来 技 術 の 図 4 に 示 すIFS=DIFSのIFSタイマ管理部[3-113]とは異なっている。

[0 0 2 3]

以上、本実施例の特徴的な部分のみを説明したが、本実施例は従来技術の項で説明した無線パケット通信システムを前提としている。すなわち、本実施例は、APと無線パケット通信によりデータの送受信を行う複数のSTAから構成され、一つないし複数のSTAが省電力制御で動作し、APは、一定周期で送信するビーコン信号の整数倍周期(前記ビーコン信号の間欠した周期)で配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号を送信する手

30

40

50

順を有し、APは、配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後にブロードキャストあるいはマルチキャストデータを保持する場合には、無線チャネルがアイドル状態に変化したことを検知するために要する一定時間だけ送信を待機する手順と、前記一定時間の後にアイドル状態が継続していることを検知するために要するランダムな時間だけ送信を待機する手順を有するCSMA/CAプロトコルを実施し、前記CSMA/CAプロトコルを実施後にブロードキャスト及びマルチキャストデータを送信する手順を有する無線パケット通信システムを前提とし、上記のようにすることによって省電力無線LAN通信品質制御を行うものである。

[0024]

また、以上に説明した実施例は、PIFS時間だけ送信を待機し、CWの範囲を0とすることによりバックオフの手順を実施しないものであるが、一般的には、APは、配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後にマルチキャストデータを保持する場合には、送信を待機する手順に要する前記一定時間を短くし、かつ前記ランダムな時間の範囲を短くした手順を有するCSMA/CAプロトコルを実施後にマルチキャストデータを送信する優先制御の手順を有すればよい。これにより、マルチキャストデータはユニキャストデータに対して、優先的に送信することができ、遅延時間に対する抑制効果がある。

【実施例2】

[0025]

図8は本発明の実施例2による後続で送信するマルチキャストデータ送信手順を示す図である。DTIMビーコン[5-1]の送信後には、APは実施例1と同様にしてマルチキャストデータ[5-3]を送信するが、送信したマルチキャストデータ[5-3]の後続において、送信できるマルチキャストデータがAPに蓄積されている場合は、図8に示すようにSIFS[6-1]期間の間隔で連続して、蓄積されているマルチキャストデータ[6-2]を送信する。

[0026]

図9は本実施例によるDTIMビーコン送信後におけるマルチキャストデータ送信方法のフローチャートである。図9においては、実施例1と同様に、マルチキャストデータ送信完了後には、後続で送信するマルチキャストデータが蓄積されているかどうかの判断[5-1-1]を行う。マルチキャストデータがある場合(No[5-1-2])には、本制御を終了[4-5]する。マルチキャストデータがある場合(Yes[5-1-3])には、SIFS時間のタイマが終了しているかどうかの判断[5-1-4]する。SIFS時間タイマが終了しているかどうかの判断[5-1-5]を実施する。タイマが終了している(Yes[5-1-7])場合には、マルチキャストデータが蓄積されているかどうかの判断[5-1-1]を再度行い、マルチキャストデータが蓄積されているかどうかの判断[5-1-1]を再度行い、マルチキャストデータがある限り、繰り返し本制御を実施する。送信するマルチキャストデータがある限り、繰り返し本制御を終了[4-5]する。

[0027]

図10は本実施例によるMACレイヤ制御部のブロック図である。図10において、DTIMビーコン送信完了後、実施例1と同様にして、最初のマルチキャストデータを送信完了後、タイマ指示および送信指示制御部[3-128]はデータ格納メモリ[3-112]からメモリにデータがあることを通知[3-118]されている場合は、タイマ指示および送信指示制御部[3-128]はIFSタイマ管理部[9-113]な、SIFSタイマ開始[8-129]を指示し、IFSタイマ管理部[9-113]は、SIFS時間のタイマを管理する。タイマが終了したら、IFSタイマ管理部[9-113]はタイマおよび送信指示制御部[3-128]はデータ格納メモリ[3-112]へデータ取り出し[3-123]を指示し、データ格納メモリ[3-112]はデータ転送をMACフレーム生成部[3-116]へ行う。その後、タイマ指示および送信指示制御部[3-128]はデータ格納メモリ[3-112]からメモリにデータがあることを通知[3

30

40

50

- 1 1 8] される限り、上記のマルチキャストデータ送信動作を繰り返す。なお、本実施例におけるIFSタイマ管理部[9-113]においてはIFS=PIFS/SIFSであり、最初はPIFS期間のタイマ管理を行い、その後はSIFS期間のタイマ管理を行う。

[0028]

以上に説明した実施例は、APは、実施例1と同様にしてマルチキャストデータを送信し、その後続において、送信できるマルチキャストデータがAPに蓄積されている場合は、SIFS期間の間隔で連続して、蓄積されているマルチキャストデータを送信するものであるが、一般的には、APは、後続で送信できるマルチキャストデータを保持している場合には、最も短いパケット間ギャップの送信間隔で連続して当該保持しているパケットを送信するものであればよい。これにより、実施例1の効果に加えて、連続したマルチキャストデータの帯域占有による遅延時間の抑制と無線帯域の利用効率を向上させる効果がある。

【実施例3】

[0029]

図 1 1 は本 発 明 の 実 施 例 3 に よ る P S モ ー ド S T A 存 在 時 の マ ル チ キ ャ ス ト デ ー タ 送 信 のスケジューリングを示す図である。APはマルチキャストデータを有線ネットワークか ら受信した場合には、マルチキャストデータに付与されている分類情報(優先度情報(V LAN-pbit、DSCPなど)および、サービスセット種別情報(VLAN-Tag からSSIDへの対応付け情報)および、マルチキャスト宛先アドレスグループ情報、あ るいはそのいずれか、あるいはいずれかの組み合わせ)に従って、分類情報毎のバッファ にバッファリングを行う。図11に示す例は優先度情報に基づくものである。APは、優 先度毎 [7 - 1] ~ [7 - 4] のバッファを持ち、最も高い優先度は [7 - 1] とし、 [7 - 1] > [7 - 2] > [7 - 3] > [7 - 4] の優先度順とする。また実施例1および 実 施 例 2 に お い て マ ル チ キ ャ ス ト デ ー タ を 送 信 す る 際 に は 、 送 信 パ ケ ッ ト の ス ケ ジ ュ ー リ ングによって、マルチキャストデータを送信する。スケジューリング方法はマルチキャス トデータを優先度が高いバッファ順から、バッファ毎に定められた送信上限時間T1「7 - 5] およびT2[7-6]に従って連続で送信を行う。APは、T1[7-5]および T2 [7-6]の送信上限時間を事前に割り当てる。ここで送信上限時間を割り当てる方 法の例として、優先度毎「7-1]~「7-4]にバッファリングされるマルチキャスト のアプリケーション毎に、通信品質を満たすために必要とするスループット(時間単位の 送信データ量)を維持するために、DTIMビーコン周期の間隔で送信しなければならな いマルチキャストのデータ量を算出し、算出したデータ量を送信するために要する時間を 、送信上限時間として割り当てるという方法がある。次に[7-1]、[7-2]の送信 上限時間が終了した後には、ラウンドロビンにより送信上限時間が割り当てられていない [7-3]および[7-4]のバッファも含めて、全てのバッファに残っているマルチキ ャストデータを均等または各バッファから所定のデータ量分を取り出して送信する。DT IMビーコン [5-1]送信後から全マルチキャスト送信上限時間T3 [7-7]に達し たら、マルチキャストの送信は終了する。ここで全マルチキャスト送信上限時間T3[7 - 7] を設定する方法の例として、この無線パケット通信システムにおける全てのマルチ キャストサービスに対して、サポート予定のスループット(時間単位の送信データ量)を 維持するために、DTIMビーコン周期の間隔で送信しなければならないマルチキャスト のデータ量を算出し、算出したデータ量を送信するために要する時間を、全マルチキャス ト送信上限時間T3[7-7]として割り当てるという方法がある。また、このT3[7 - 7] は、 T 1 [7 - 5] および T 2 [7 - 6] の総和を越える時間に設定する。

[0030]

図12は本実施例によるマルチキャストスケジューリング方法のフローチャートであり、APによるマルチキャストデータ送信のスケジューリング制御の方法を示す。APはDTIMビーコン送信完了後、マルチキャストデータ送信処理の開始[6-1-0]を行う。最初に図11に示す全マルチキャスト送信上限時間T3[7-7]のタイマを開始[6

30

40

50

- 1 - 1 2] し、次に優先度の高いバッファ[7-1]に定められた送信上限時間T1[7-5]のタイマを開始「6-1-1]する。バッファに送信するマルチキャストデータ があるかどうかの判断「6-1-2]を実施し、データがある場合(Yes「6-1-2 3])には、対象のバッファ [7 - 1] からデータの取り出しおよび送信処理 [6 - 1 -5] を実施する。送信完了後、送信上限時間 T 1 タイマが終了しているかどうかの判断 [6 - 1 - 7] を実施し、終了していない場合(No [6 - 1 - 9]) には、マルチキャス トデータがあるかどうかの判断 [6 - 1 - 2] を再度実施する。終了している場合(Ye s [6 - 1 - 8]) には、次に優先度が高くバッファ毎の送信上限時間が設定されている バッファ [7 - 2] についても同様に (1) [6 - 1 - 1 1] の制御を実施する。 [6 -1-2ヿにおいて、送信するマルチキャストデータがないと判断(No「6-1-3ヿ) された場合には、対象のバッファのタイマを停止[6-1-4]し、次に優先度が高くバ ッファ毎の送信上限時間が設定されているバッファに対して(1)[6-1-11]の制 御を実施する。バッファ毎の送信上限時間が設定されている全てのバッファに対して(1) [6-1-11] が実施された場合は、(2) [6-1-22] の制御を実施する。最 初に全マルチキャストの送信上限制限時間T3のタイマが終了しているかどうかの判断「 6 - 1 - 1 7] を実施する。終了されている場合(Yes [6 - 1 - 1 9]) には、本制 御を終了[6-1-21]する。終了されていない場合(No[6-1-18])には、 全てのバッファ[7-1]~[7-4]を対象にラウンドロビンによって決められたバッ ファにマルチキャストデータがあるかどうかの判断[6-1-13]を実施する。データ がある場合(Yes[6-1-15])には、対象のバッファからデータの取り出しおよ び送信処理 [6 - 1 - 1 6] を実施する。送信完了後、送信上限時間T3タイマが終了し ているかどうかの判断 [6-1-17]を実施し、終了していない場合(No[6-1-18])には、ラウンドロビンによって決められた次のバッファにマルチキャストデータ があるかどうかの判断 [6-1-13]を再度実施する。対象のバッファにデータがない と判断(No「6-1-14))された場合には、ラウンドロビンによって決められた次 のバッファに対しても同様に(2)[6-1-22]の制御を実施する。全てのバッファ にデータがない場合は、本制御を終了「6-1-21]する。

[0031]

図13は本実施例によるパケット送信のスケジューリング制御を行う機能ブロック図である。外部インタフェースからマルチキャストデータを受信した場合、マルチキャストデータに付与されている情報を元にパケット分類処理部[11-1]により分類を行い、それぞれマッチしたパケットバッファリングメモリ[11-2]にデータを格納する。各取り出し制御部[11-3]では、それぞれにあらかじめ決められた時間まで[11-2]へデータの取り出し指示を行い、取り出したデータパケットをMACレイヤ制御部[11-5]へ転送する。全ての取り出し制御部[11-4]は、あらかじめ決められた時間まで、[11-2]へデータの取り出し制御部[11-4]は、あらかじめ決められた時間まで、[11-2]へデータの取り出し指示を行い、取り出したデータパケットをMACレイヤ制御部[11-5]へ転送する。MACレイヤ制御部[11-5]では、実施例1または実施例2に示す図7または図10のMACレイヤ制御部を用いて、マルチキャストデータを送信する。

[0 0 3 2]

以上本実施例を具体的に説明したが、本実施例は、一般的には、APは、マルチキャストデータを有線ネットワークから受信した場合には、前記マルチキャストデータに付与されている分類情報(優先度情報および、サービスセット種別(SSID)情報および、マルチキャスト宛先アドレスグループ情報、あるいはそのいずれか、あるいはいずれかの組み合わせ)に従って、分類情報毎のバッファにバッファリングを行うことにより当該マルチキャストデータを保持し、APは、配送トラヒック表示マップ付きビーコン信号の送信後には、前記分類情報毎のバッファに許可する所定の時間または所定のデータ量まで送信許可された分類情報毎のバッファから前記所定の時間または前記所定のデータ量まで送信

20

30

40

50

完了後には、全ての前記マルチキャストの送信に対して許可する所定の期間または所定のデータ量まで前記分類情報毎のバッファから均等または所定のデータ量を取り出し、前記マルチキャストデータを送信するものであればよい。これにより、DTIM送信周期が長く設定されている場合においても分類情報毎の時間単位の送信データ量あるいは時間単位の送信データ量を維持することができ、所定の通信品質を確保できるという効果がある。

[0 0 3 3]

以上、本発明者によってなされた発明を、前記実施例に基づき具体的に説明したが、本発明は、前記実施例に限定されるものではなく、その要旨を逸脱しない範囲において種々変更可能であることは勿論である。

【図面の簡単な説明】

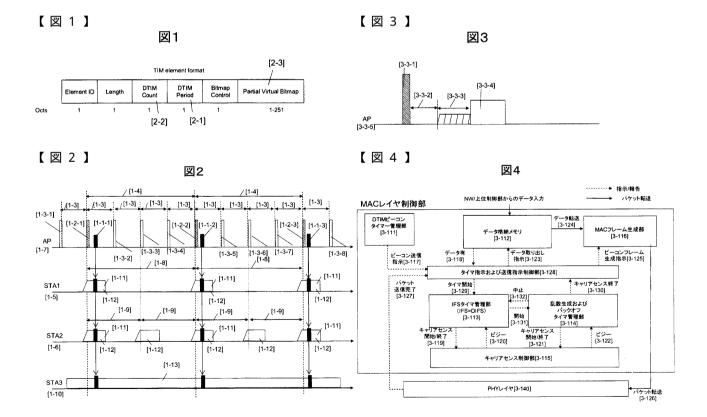
[0034]

- 【図1】ビーコンフレームのTIM情報要素を示す図である。
- 【図2】従来の無線パケット通信システムにおける P S モードでのブロードキャスト / マルチキャストシーケンスの例を示す図である。
- 【図3】従来のPSモードでのCSMA/CAプロトコル手順の例を示す図である。
- 【図4】従来のPSモードにおけるMACレイヤ制御部のブロック図の例を示す図である
- 【 図 5 】 本 発 明 の 実 施 例 1 に よ る D T I M ビ ー コ ン 送 信 後 の パ ケ ッ ト 送 信 手 順 を 示 す 図 あ る。
- 【図6】本発明の実施例1によるDTIMビーコン送信後におけるマルチキャストデータ送信方法のフローチャートである。
- 【図7】本発明の実施例1によるMACレイヤ制御部のブロック図である。
- 【図8】本発明の実施例2による後続で送信するマルチキャストデータのパケット送信手順を示す図である。
- 【 図 9 】 本 発 明 の 実 施 例 2 に よ る D T I M ビ ー コ ン 送 信 後 に お け る マ ル チ キ ャ ス ト デ ー タ 送 信 方 法 の フ ロ ー チ ャ ー ト で あ る 。
- 【図10】本発明の実施例2によるMACレイヤ制御部のブロック図である。
- 【図11】本発明の実施例3によるPSモードSTA存在時のマルチキャストデータのパケット送信のスケジューリングを示す図である。
- 【図 1 2 】本発明の実施例 3 によるマルチキャストスケジューリング方法のフローチャートである。
- 【図13】本発明の実施例3によるパケット送信のスケジューリング制御を行うブロック図である。

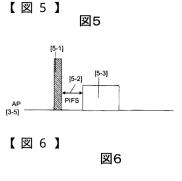
【符号の説明】

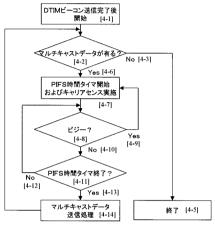
[0035]

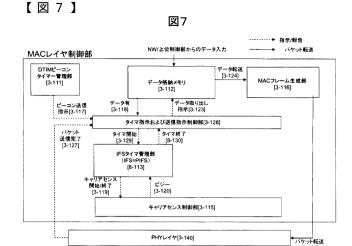
1 - 5、1 - 6 ... S T A (P S モードで動作する) 、 1 - 1 0 ... S T A (常にアクティブで動作する) 、 1 - 7 ... A P 、 1 - 2 - 1 ~ 1 - 2 - 3 ... D T I M ビーコン、 1 - 3 - 1 ~ 1 - 3 - 8 ... ビーコン、 1 - 1 - 1 - 1 - 1 - 3 ... ブロードキャスト / マルチキャストデータ、 3 - 3 - 1 ... D T I M ビーコン、 3 - 3 - 2 ... D I F S 、 3 - 3 - 3 ... バックオフ手順、 3 - 3 - 4 ... ブロードキャスト / マルチキャストデータ、 3 - 3 - 5 ... A P 、 3 - 1 1 1 ... D T I M ビーコンタイマー管理部、 3 - 1 1 2 ... データ格納メモリ、 3 - 1 1 3 ... I F S タイマ管理部(I F S = D I F S)、 3 - 1 1 4 ... 乱数生成およびバックオフタイマ管理部、 3 - 1 1 5 ... キャリアセンス制御部、 3 - 1 1 6 ... M A C フレーム生成部、 3 - 1 2 8 ... タイマ指示および送信指示制御部、 3 - 1 4 0 ... P H Y レイヤ、 3 - 5 ... A P 、 5 - 1 ... D T I M ビーコン、 5 - 2 ... P I F S 、 5 - 3 ... マルチキャストデータ、 7 - 1 ~ 7 - 4 ... 優先度毎のパッファ、 7 - 5 ... 送信上限時間 T 1 、 7 - 6 ... 送信上限時間 T 2 、 7 - 7 ... 送信上限時間 T 3 、 8 - 1 1 3 ... I F タイマ管理部(I F S = P I F S)、 1 1 - 1 ... パケット分類部、 1 1 - 2 ... パケットバッファリングメモリ、 1 1 - 3 ... 取り出し制御部、 1 1 - 4 ... 全マルチキャスト取り出し制御部、 1 1 - 5 ... M A C レイヤ制御

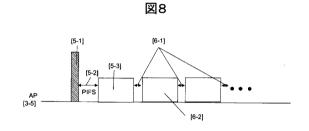


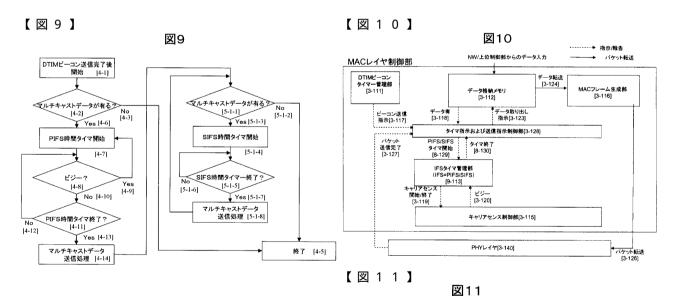
【図8】

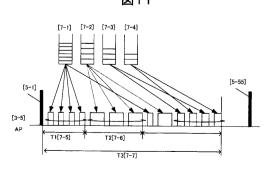


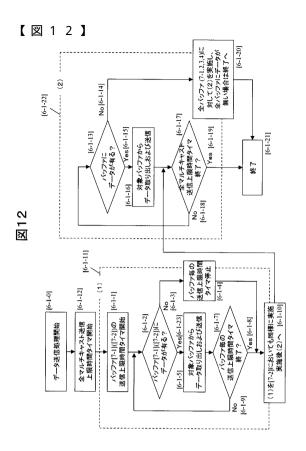


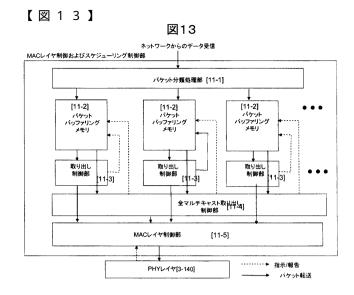












フロントページの続き

(72)発明者 飯塚 正孝

東京都千代田区大手町二丁目 3 番 1 号 日本電信電話株式会社内 F ターム(参考) 5KO33 AAO4 CAO7 CBO6 DA17 DB25