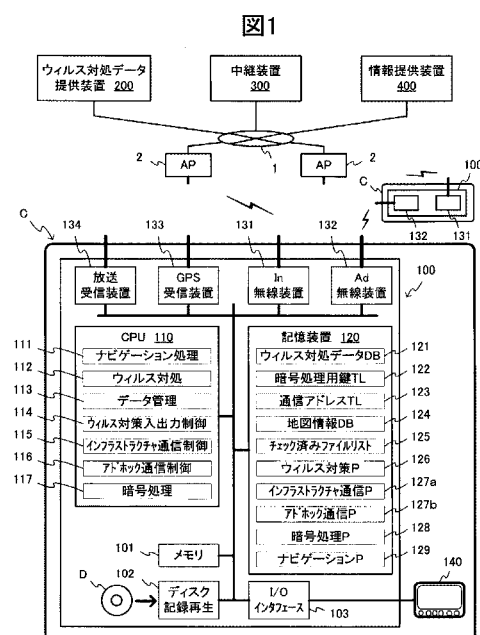




【特許請求の範囲】**【請求項 1】**

情報提供装置から情報を受け付ける情報端末において、
前記情報提供装置の通信アドレス及びコンピュータウィルス対処処理を実行する中継装置の通信アドレスを記憶する通信アドレス記憶手段と、
前記情報提供装置からの情報を受信する通信手段と、
コンピュータウィルス対処データを受け付ける対処データ受付手段と、
前記対処データ受付手段が受け付けた前記コンピュータウィルス対処データが記憶される対処データ記憶手段と、
前記記憶手段に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データを用いて、コンピュータウィルス対処処理を実行するウィルス対処処理手段と、
前記記憶手段に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データが予め定められた対処十分条件を満たすか否かを判断するデータ管理手段と、
前記データ管理手段により、前記対処十分条件を満たさないと判断されると、前記通信アドレス記憶手段に記憶されている前記情報提供装置の通信アドレスおよび前記中継装置の通信アドレスを用いて、前記通信手段に、該中継装置を経由した該情報提供装置との間の通信を実行させる情報入出力制御手段と、
を備え、
前記データ管理手段は、前記対処十分条件を満たさないと判断すると、前記通信手段が受信したデータの送信元が前記中継装置でないときには、該データを破棄することを特徴とする情報端末。 10 20

【請求項 2】

請求項 1 に記載の情報端末において、
記憶媒体が装着され、該記憶媒体に対してデータの書込み及び読出しを行う記録再生装置を備え、
前記データ管理手段は、前記対処十分条件を満たさないと判断すると、前記記録再生装置に装着された前記記憶媒体からのデータの読出しを制限する、
ことを特徴とする情報端末。

【請求項 3】

請求項 2 に記載の情報端末において、
前記記憶媒体中のデータの特徴値が記憶される特徴値記憶手段を備え、
前記データ管理手段は、前記記録再生装置に記憶媒体が装着されており、該記憶媒体からデータを読出す際に、前記対処十分条件を満たしていると判断すると、該記憶媒体中のデータの特徴値を抽出し、該特徴値を前記特徴値記憶手段に記憶し、
前記データ管理手段は、前記記録再生装置に記憶媒体が装着されており、該記憶媒体からデータを読出す際に、前記対処十分条件を満たしていないと判断すると、該記憶媒体中のデータに、前記特徴記憶手段に記憶されている特徴値を持つものが存在するか否かを判断し、該特徴値を持つデータが存在する場合には、該記憶媒体からデータを読み出して、該データに対する以降の処理を実行し、該特徴値を持つデータが存在しない場合には、該データに対する以降の処理を制限する、
ことを特徴とする情報端末。 30 40

【請求項 4】

請求項 1 から 3 のいずれか一項に記載の情報端末において、
データ入出力手段を備え、
前記対処データ受付手段は、前記コンピュータウィルス対処データと共に、該対処データの生成時刻を示す生成タイムスタンプを受け付け、該対処データと共に該生成タイムスタンプを前記対処データ記憶手段に記憶し、
前記データ管理手段は、他の情報端末から前記データ入出力手段が生成タイムスタンプを受け付けると、前記対処データ記憶手段に記憶されている前記タイムスタンプのうちで最新のタイムスタンプと比較し、該他の情報端末からの該生成タイムスタンプが該対処デ 50

ータ記憶手段に記憶されている該最新のタイムスタンプより古い場合には、該対処データ記憶手段に記憶されている対処データのうち、該他の情報端末の生成タイムスタンプよりも新しいタイムスタンプの対処データを前記データ入出力手段に出力させ、該他の情報端末からの該生成タイムスタンプが該対処データ記憶手段に記憶されている該最新のタイムスタンプより新しい場合には、該最新のタイムスタンプを該データ入出力手段に出力させる、

ことを特徴とする情報端末。

【請求項 5】

請求項 4 に記載の情報端末において、

前記データ入出力手段は、前記他の情報端末との間でアドホック通信を行うアドホック通信手段である、

10

ことを特徴とする情報端末。

【請求項 6】

請求項 4 に記載の情報端末において、

前記データ入出力手段は、記憶媒体に対する記録再生手段である、

ことを特徴とする情報端末。

【請求項 7】

請求項 1 から 6 のいずれか一項に記載の情報端末と、

前記中継装置と、

を備えていることを特徴とするシステム。

20

【請求項 8】

通信ネットワークに接続されている情報提供装置から情報を取得するナビゲーション装置において、

前記通信ネットワークに対する中継処理を行う無線通信アクセスポイント装置との間で無線通信を行う無線通信手段と、

他のナビゲーション装置と無線通信するアドホック無線通信手段と、

コンピュータウィルス対処データ、及び該コンピュータウィルス対処データの生成時刻を示す生成タイムスタンプを受け付ける対処データ受付手段と、

前記対処データ受付手段が受け付けた前記コンピュータウィルス対処データ及び前記生成タイムスタンプが記憶される対処データ記憶手段と、

30

前記対処データ記憶手段に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データを用いて、外部から受け付けたデータに対してコンピュータウィルス対処処理を実行するウィルス対処処理手段と、

前記アドホック無線通信手段が前記他のナビゲーション装置から生成タイムスタンプを受信すると、前記対処データ記憶手段に記憶されている前記タイムスタンプのうちで最新のタイムスタンプと比較し、該他のナビゲーション装置からの該生成タイムスタンプが該対処データ記憶手段に記憶されている該最新のタイムスタンプより古い場合には、該対処データ記憶手段に記憶されている対処データのうち、該他のナビゲーション装置の生成タイムスタンプよりも新しいタイムスタンプの対処データを前記アドホック無線通信手段により該他のナビゲーション装置へ送信させ、該他のナビゲーション装置からの該生成タイムスタンプが該対処データ記憶手段に記憶されている該最新のタイムスタンプより新しい場合には、該最新のタイムスタンプを該アドホック無線通信手段により該他のナビゲーション装置へ送信させるデータ管理手段と、

40

を備えていることを特徴とするナビゲーション装置。

【請求項 9】

請求項 8 に記載のナビゲーション装置において、

前記対処データ受付手段は、前記コンピュータウィルス対処データ及び前記生成タイムスタンプを配信するコンピュータウィルス対処データ提供装置が接続されている通信ネットワークにアクセス可能な前記無線通信手段である、

ことを特徴とするナビゲーション装置。

50

【請求項 10】

通信手段により外部から受信したデータに対してコンピュータウィルス対処処理を実行するコンピュータのウィルス対策プログラムにおいて、

前記コンピュータのデータ受付手段により、コンピュータウィルス対処データを受け付ける対処データ受付ステップと、

前記対処データ受付ステップで受け付けた前記コンピュータウィルス対処データを前記コンピュータの記憶装置に記憶する対処データ記憶ステップと、

前記記憶装置に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データを用いて、外部から受け付けたデータに対してコンピュータウィルス対処処理を実行するウィルス対処ステップと、

10

前記記憶装置に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データが予め定められた対処十分条件を満たすか否かを判断するデータ管理ステップと、

前記データ管理ステップで、前記対処十分条件を満たさないと判断されると、前記コンピュータの前記記憶装置に予め記憶されている前記情報提供装置の通信アドレス、およびコンピュータウィルス対処処理を実行する中継装置の通信アドレスを用いて、前記通信手段に、該中継装置を経由した該情報提供装置との間の通信を実行させる情報入出力制御ステップと、

を前記コンピュータに実行させることを特徴とするウィルス対策プログラム。

【発明の詳細な説明】**【技術分野】**

20

【0001】

本発明は、情報端末のコンピュータウィルス対策技術に関する。

【背景技術】**【0002】**

車載情報端末として、カーナビゲーション装置がある。このカーナビゲーション装置は、当初、装置内の地図データと、人工衛星からの位置情報とを用いて、自車位置の表示や、目的地までの経路案内を行うものであった。

【0003】

しかし、近年、カーナビゲーション装置は、携帯電話などの通信手段により、外部とネットワーク接続され、外部からの情報を取得できるようになってきている。また、CD、DVD、メモリ等の可搬型記憶媒体から情報を取得できるようにもなっている。

30

【0004】

情報端末が外部からのデータを取得する場合、情報端末に悪影響を及ぼす不正なデータ、いわゆるコンピュータウィルスによって、情報端末の保持データが被害を受けることがある。このコンピュータウィルス対策として、情報端末に、コンピュータウィルス毎に存在する特徴パターンを予め記憶しておき、情報端末自身に、このような特徴パターンを持つデータが存在するかを監視させることが主流である。

【0005】

以上のようなコンピュータウィルス対策を行う場合、特徴パターンのデータやコンピュータウィルス対策プログラムの更新が不可欠である。この更新技術としては、例えば、以下の特許文献1に記載されている技術がある。この技術は、地上波デジタル放送で流されたコンピュータウィルス対策プログラムを受信し、この新たなプログラムをコンピュータウィルス対策に用いる技術である。

40

【0006】

【特許文献1】特開2005-151193号公報

【発明の開示】**【発明が解決しようとする課題】****【0007】**

しかしながら、上記特許文献1に記載の技術では、車両が地上波デジタル放送を受信できない領域に存在するときには、コンピュータウィルス対策プログラム等を受信できず

50

、コンピュータウィルス対策が不十分な状態で外部から情報を取得することで、コンピュータウィルスに汚染される虞があるという問題点がある。

【 0 0 0 8 】

本発明は、このような従来技術の問題点に着目し、コンピュータウィルスに対するセキュリティをより高めることができる技術を提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【 0 0 0 9 】

本発明は、前記目的を達成するために、以下の処理を実行する。

【 0 0 1 0 】

コンピュータのデータ受付手段により、コンピュータウィルス対処データを受け付け、受け付けた該コンピュータウィルス対処データを該コンピュータの記憶装置に記憶し、この記憶装置に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データを用いて、外部から受け付けたデータに対してコンピュータウィルス対処処理を実行する。

10

【 0 0 1 1 】

さらに、前記記憶装置に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データが予め定められた対処十分条件を満たすか否かを判断し、該対処十分条件を満たさないと判断されると、前記記憶装置に予め記憶されている情報提供装置の通信アドレス、およびコンピュータウィルス対処処理を実行する中継装置の通信アドレスを用いて、コンピュータの通信手段に、該中継装置を経由した該情報提供装置との間の通信を実行させる。

【 0 0 1 2 】

20

以上の発明では、記憶装置に記憶されているコンピュータウィルス対処データが予め定められた対処十分条件を満たさない場合には、コンピュータウィルス対処処理を実行する中継装置を経由して、情報提供装置との間の通信を実行させるので、コンピュータウィルス対策が不十分な状態でも、コンピュータウィルスに汚染される虞を最小限に抑えることができ、コンピュータウィルスに対するセキュリティをより高めることができる。

【 0 0 1 3 】

また、前記目的を達成するためのカーナビゲーション装置に係る発明は、

通信ネットワークに接続されている情報提供装置から情報を取得するカーナビゲーション装置において、

前記通信ネットワークに対する中継処理を行う無線通信アクセスポイント装置との間で無線通信を行う無線通信手段と、

30

他のカーナビゲーション装置と無線通信するアドホック無線通信手段と、

コンピュータウィルス対処データ、及び該コンピュータウィルス対処データの生成タイムスタンプを受け付ける対処データ受付手段と、

前記対処データ受付手段が受け付けた前記コンピュータウィルス対処データ及び前記生成タイムスタンプが記憶される対処データ記憶手段と、

前記対処データ記憶手段に記憶されている前記コンピュータウィルス対処データを用いて、外部から受け付けたデータに対してコンピュータウィルス対処処理を実行するウィルス対処処理手段と、

前記アドホック無線通信手段が前記他のカーナビゲーション装置から生成タイムスタンプを受信すると、前記対処データ記憶手段に記憶されている前記タイムスタンプのうちで最新のタイムスタンプと比較し、該他のカーナビゲーション装置からの該生成タイムスタンプが該対処データ記憶手段に記憶されている該最新のタイムスタンプより古い場合には、該対処データ記憶手段に記憶されている対処データのうち、該他のカーナビゲーション装置の生成タイムスタンプよりも新しいタイムスタンプの対処データを前記アドホック無線通信手段により該他のカーナビゲーション装置へ送信させ、該他のカーナビゲーション装置からの該生成タイムスタンプが該対処データ記憶手段に記憶されている該最新のタイムスタンプより新しい場合には、該最新のタイムスタンプを該アドホック無線通信手段により該他のカーナビゲーション装置へ送信させるデータ管理手段と、

40

を備えていることを特徴とするものである。

50

【 0 0 1 4 】

以上のカーナビゲーション装置に係る発明では、ウィルス対策データ提供装置から最新のウィルス対策データを取得できない場合でも、アドホック通信により、他のカーナビゲーション装置に対して、自ナビゲーション装置が所持するウィルス対処データのタイムスタンプを送信することで、最新のウィルス対処データを取得するための要求を行うことができる。なお、ここでは、当該発明がカーナビゲーション装置に係るものであるが、他のナビゲーション装置、例えば、歩行者の道案内をするためのナビゲーション装置であってもよい。

【 発明の効果 】

【 0 0 1 5 】

本発明によれば、コンピュータウィルスに対するセキュリティをより高めることができる。

【 発明を実施するための最良の形態 】

【 0 0 1 6 】

以下、本発明に係る情報端末の実施形態について、図面を用いて説明する。

【 0 0 1 7 】

本実施形態の情報端末は、図 1 に示すように、車両 C に搭載されるカーナビゲーション装置 1 0 0 である。

【 0 0 1 8 】

カーナビゲーション装置 1 0 0 は、各種演算処理を実行する CPU 1 1 0 と、各種プログラムや各種データ等が格納されているハードディスクドライブ装置等の記憶装置 1 2 0 と、CPU 1 1 0 のワークエリアとなるメモリ 1 0 1 と、DVD 等の可搬型ディスク記憶媒体に対するデータの記録再生を行うディスク記録再生装置 1 0 2 と、ディスプレイや入力操作部を備えている入出力装置 1 4 0 と、この入出力装置 1 4 0 のインタフェースである I/O インタフェース 1 0 3 と、無線 LAN によりアクセスポイント 2 を介して通信ネットワーク 1 にアクセスするインフラストラクチャ無線装置 1 3 1 と、アクセスポイント 2 を介さずに他の情報端末と無線通信するアドホック通信装置 1 3 2 と、GPS 受信装置 1 3 3 と、放送受信装置 1 3 4 と、を備えている。以上のように、このナビゲーション装置 1 0 0 は、ナビゲーション機能を実現するために、GPS 受信装置 1 3 3 等を備えていることを除けば、通常のコンピュータと大差はない。

【 0 0 1 9 】

記憶装置 1 2 0 には、コンピュータウィルス対処データが格納されるウィルス対処データ・データベース 1 2 1 と、データの暗号化及び復号化のための鍵が格納されている暗号処理用鍵テーブル 1 2 2 と、通信先の通信アドレスが格納されている通信アドレステーブル 1 2 3 と、地図情報が格納されている地図情報データベース 1 2 4 と、コンピュータウィルスのチェック後のデータに関する特徴値が格納されるチェック済みファイルリスト 1 2 5 と、が設けられている。さらに、この記憶装置 1 2 0 には、コンピュータウィルス対策プログラム 1 2 6、インフラストラクチャ通信制御プログラム 1 2 7 a、アドホック通信プログラム 1 2 7 b、暗号処理プログラム 1 2 6、ナビゲーションプログラム 1 2 9 等の各種プログラムが格納されている。

【 0 0 2 0 】

CPU 1 1 0 は、機能的に、ナビゲーション処理を実行するナビゲーション処理部 1 1 1 と、コンピュータウィルスに対処するコンピュータウィルス対処部 1 1 2 と、記憶装置 1 2 0 に対するデータの入出力を管理するデータ管理部 1 1 3 と、インフラストラクチャ無線装置 1 3 1 やディスク記録再生装置 1 0 2 等の入出力装置に対してウィルス対策を施すウィルス対策入出力制御部 1 1 4 と、インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 と、アドホック通信制御部 1 1 6 と、暗号処理部 1 1 7 と、を有している。これらの機能部のうち、ナビゲーション処理部 1 1 1 は、記憶装置 1 2 0 に格納されているナビゲーションプログラム 1 2 9 を CPU 1 1 0 が実行することで機能する。また、コンピュータウィルス対処部 1 1 2、データ管理部 1 1 3、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 は、記憶装置 1 2 0

10

20

30

40

50

に格納されているウィルス対策プログラム 126 を CPU 110 が実行することで機能する。インフラストラクチャ通信制御部 115、アドホック通信制御部 116、暗号処理部 117 は、それぞれ、記憶装置 120 に格納されているインフラストラクチャ通信プログラム 127a、アドホック通信プログラム 127b、暗号処理プログラム 128 を CPU 110 が実行することで機能する。

【0021】

前述の通信ネットワーク 1 には、各車両 C のカーナビゲーション装置 100 等へ、コンピュータウィルス対処データを提供するウィルス対処データ提供装置 200 と、カーナビゲーション装置 100 等へ、地域情報、店情報、交通情報等の各種情報を提供する情報提供装置 400 と、ウィルス対策が施されている中継装置 300 とが接続されている。

10

【0022】

ウィルス対処データ提供装置 200 は、図 2 に示すように、コンピュータであり、各種演算処理を実行する CPU 210 と、各種プログラムや各種データ等が格納されているハードディスクドライブ装置等の記憶装置 220 と、CPU 210 のワークエリアとなるメモリ 201 と、通信ネットワーク 1 を介して外部と通信する通信装置 231 とを備えている。

【0023】

記憶装置 220 には、カーナビゲーション装置 100 等に提供する最新のコンピュータウィルス対処データが格納されているウィルス対処データ・データベース 221 と、ウィルス対処データの暗号化のための鍵が格納されている暗号処理用鍵テーブル 222 とが設けられている。さらに、記憶装置 220 には、図示されていないが、記憶装置 220 へのデータ入出力制御用のプログラム、暗号処理プログラム、通信制御プログラム等が格納されている。

20

【0024】

CPU 210 は、機能的に、記憶装置 220 に対するデータの入出力を管理するデータ管理部 211 と、暗号処理部 212 と、通信制御部 213 と、を有している。データ管理部 211、暗号処理部 212、通信制御部 213 は、それぞれ、記憶装置 220 に格納されているデータ入出力制御用のプログラム、暗号処理プログラム、通信制御プログラムを CPU 210 が実行することで機能する。

【0025】

中継装置 300 は、コンピュータであり、各種演算処理を実行する CPU 310 と、各種プログラムや各種データ等が格納されているハードディスクドライブ装置等の記憶装置 320 と、CPU 310 のワークエリアとなるメモリ 301 と、通信ネットワーク 1 を介して外部と通信する通信装置 331 とを備えている。

30

【0026】

記憶装置 320 には、最新のコンピュータウィルス対処データが格納されているウィルス対処データ・データベース 321 と、カーナビゲーション装置 100 等からのメッセージを情報提供装置 400 等に中継する際に必要な通信アドレス等が格納される中継用テーブル 322 とが設けられている。さらに、記憶装置 320 には、コンピュータウィルス対策プログラム 323 と、通信プログラム 324 と、記憶装置 320 に対するデータ入出力制御用のプログラム（図示されていない）等が格納されている。

40

【0027】

CPU 310 は、機能的に、コンピュータウィルスに対処するコンピュータウィルス対処部 311 と、通信制御部 312 と、図示されていないデータ管理部と有している。コンピュータウィルス対処部 311、通信制御部 312、データ管理部は、それぞれ、記憶装置 320 に格納されているコンピュータウィルス対策プログラム 323、通信プログラム 324、記憶装置 320 に対するデータ入出力制御用のプログラムを、CPU 310 が実行することで機能する。

【0028】

情報提供装置 400 は、コンピュータであり、各種演算処理を実行する CPU 410 と

50

、各種プログラムや各種データ等が格納されているハードディスクドライブ装置等の記憶装置 4 2 0 と、CPU 4 1 0 のワークエリアとなるメモリ 4 0 1 と、通信ネットワーク 1 を介して外部と通信する通信装置 4 3 1 とを備えている。

【0029】

記憶装置 4 2 0 には、カーナビゲーション装置 1 0 0 等へ提供する地域情報、店情報、交通情報等が格納されている情報データベース 4 2 1 が設けられている。記憶装置 4 2 0 には、さらに、図示されていない、通信プログラムや記憶装置 3 2 0 に対するデータ入出力制御用のプログラム等が格納されている。

【0030】

CPU 4 1 0 は、機能的に、記憶装置 4 2 0 に対するデータの入出力を管理するデータ管理部 4 1 1 と、通信制御部 4 1 2 とを有している。データ管理部 4 1 1、通信制御部 4 1 2 は、それぞれ、記憶装置 4 2 0 に対するデータ入出力用のプログラム、通信プログラムを CPU 4 1 0 が実行することで機能する。

10

【0031】

次に、本実施形態の各装置の動作について説明する。

【0032】

まず、図 5 に示すフローチャートに従って、情報要求の受付時におけるカーナビゲーション装置 1 0 0 の動作について説明する。

【0033】

データ管理部 1 1 3 は、情報要求を受け付けると (S 1 1 1)、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 に格納されているデータがコンピュータウィルスに対する対処十分条件を満たしているか否かを判断する (S 1 1 2)。この情報要求は、例えば、運転者が入出力装置 1 4 0 の操作により、ある店の情報を情報提供装置 4 0 0 に要求する場合や、データ管理部 1 1 3 自身がウィルス対処データの予め定められた更新期間 (例えば、1 週間) を経過したと判断して、ウィルス対処データをウィルス対処データ提供装置 2 0 0 に要求する場合に発生する。また、ここでの対処十分条件は、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 に格納されているデータの更新タイムスタンプが現時点から予め定められた期間 (例えば、1 週間) 未満であることである。

20

【0034】

ここで、図 3 を用いて、記憶装置 1 2 0 に設けられているウィルス対処データ・データベース 1 2 1 について説明する。

30

【0035】

ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 は、図 3 に示すように、各種コンピュータウィルス毎の特徴パターンを示す特徴パターンデータが格納される特徴パターンデータ欄 1 2 1 d と、特徴パターンデータの更新処理を行った日時が格納される更新タイムスタンプ欄 1 2 1 a と、特徴パターンデータの作成日時が格納される作成タイムスタンプ欄 1 2 1 b と、特徴パターンデータの作成元の電子署名が格納される電子署名欄 1 2 1 c とがある。

【0036】

前述のステップ S 1 1 2 において、データ管理部 1 1 3 は、ウィルス対処データベース 1 2 1 の更新タイムスタンプ欄 1 2 1 a を参照し、最新の更新日時と現日時とを比較し、両者の日時差が予め定められた期間 (例えば、1 週間) 未満であるか否かを判断し、この期間未満である場合には、対処十分条件を満たすとする。

40

【0037】

データ管理部 1 1 3 は、ステップ S 1 1 2 で対処十分条件を満たすと判断すると、インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 に、要求先への情報要求パケットを作成させる (S 1 1 3)。続いて、インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 が通信可能なアクセスポイント 2 が存在するか否かを判断する (S 1 1 5)。無線 LAN では、アクセスポイント 2 がビーコンを発信している。インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 は、インフラストラクチャ無線装置 1 3 1 が受信したアクセスポイント 2 からのビーコンが予め定められた電波強

50

度以上であるか否かで、このアクセスポイント 2 と通信可能か否かを判断する。

【 0 0 3 8 】

インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 は、通信可能なアクセスポイント 2 が存在すると判断すると、ステップ S 1 1 3 で作成されたパケット又は後述のステップ S 1 1 4 で作成されたパケットをインフラストラクチャ無線装置 1 3 1 に送信させて (S 1 1 7)、一連の情報要求処理を終了する。一方、インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 は、通信可能なアクセスポイント 2 が存在しないと判断すると、パケット送信準備が完了 (パケットの作成が完了) した時点から予め定められた時間以内であるか否かを判断し (S 1 1 6)、予め定められた時間以内である場合にはステップ S 1 1 5 に戻り、予め定められた期間を超えた場合には、パケット送信をせずに、一連の情報要求処理を終了する。すなわち、本実施形態のカーナビゲーション装置 1 0 0 を搭載している車両 C の現在地に対して、通信可能な位置にアクセスポイント 2 が存在しない場合には、情報要求を受け付けたとしても、この要求を要求先に送信できない場合がある。なお、情報要求を要求先へ送信できない場合には、入出力装置 1 4 0 のディスプレイに、要求パケット送信ができなかった旨を表示することが好ましい。

10

【 0 0 3 9 】

また、ステップ S 1 1 2 で、データ管理部 1 1 3 が対処十分条件を満たさないと判断すると、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 にその旨を伝える。ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 は、通信アドレステーブル 1 2 3 を参照して、対処十分条件を満たさないときの宛先アドレスとして、中継装置 3 0 0 の通信アドレスを取得すると共に、情報要求先を最終的な送信先アドレスとし、宛先アドレス及び最終的な送信先アドレスをインフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 に渡す。さらに、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 は、情報要求のメッセージ番号を定め、これもインフラストラクチャ制御部 1 1 5 に渡す。そして、インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 は、中継装置 3 0 0 経由での要求先への情報要求パケットを作成する (S 1 1 4)。

20

【 0 0 4 0 】

ここで、中継装置 3 0 0 経由での要求先への情報要求パケットについて、図 1 2 を用いて説明する。

【 0 0 4 1 】

この情報要求パケット 1 0 は、ヘッダ部 1 1 とペイロード部 1 5 とを有している。ヘッダ部 1 1 は、送信元アドレスが格納される送信元アドレス領域 1 2 と宛先アドレスが格納される宛先アドレス領域 1 3 とを有している。送信元アドレス領域 1 2 には、カーナビゲーション装置 1 0 0 自身の通信アドレスが格納され、宛先アドレス領域 1 3 には、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 が指定した中継装置 3 0 0 の通信アドレスが格納される。また、ペイロード部 1 5 は、情報要求メッセージが格納されるメッセージ領域 1 6 と、このメッセージのメッセージ番号が格納されるメッセージ番号領域 1 7 と、送信先アドレスが格納される送信先アドレス領域 1 8 とを有している。メッセージ番号領域 1 7 には、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 が指定したメッセージ番号が格納される。このメッセージ番号は、メッセージ領域 1 6 に格納される情報要求メッセージを一意に特定する番号である。また、送信先アドレス領域 1 8 には、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 が指定した、最終的な送信先、つまり情報要求先の通信アドレスが格納される。

30

40

【 0 0 4 2 】

インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 は、中継装置 3 0 0 経由での要求先への情報要求パケットを作成すると (S 1 1 4)、前述したように、通信可能なアクセスポイント 2 が存在するか否かを判断し (S 1 1 5)、通信可能なアクセスポイント 2 が存在すれば、ステップ S 1 1 4 で作成したパケットをインフラストラクチャ無線装置 1 3 1 に送信させて (S 1 1 7)、一連の情報要求処理を終了する。

【 0 0 4 3 】

以上のように、本実施形態では、通信ネットワーク 1 経由で情報要求をする際に、コンピュータウィルスに対する対処が不十分な場合には、コンピュータウィルス対処が十分な

50

中継装置 300 経由で、情報要求先と通信するようにして、カーナビゲーション装置 100 がコンピュータウィルスに侵される可能性を小さく抑えている。

【0044】

次に、前述したステップ S113 で作成された情報要求パッケージが、ウィルス対処データ提供装置 200 に対するウィルス対処データの要求パッケージであるとし、その場合のウィルス対処データ提供装置 200 の動作について説明する。

【0045】

ウィルス対処データ提供装置 200 のウィルス対処データ・データベース 221 には、各種コンピュータウィルス毎の特徴パターンを示す特徴パターンデータとして、過去のものから最新のものまで格納されている。このウィルス対処データ・データベース 221 には、特徴パターンデータの他、該当特徴パターンデータの作成日時が格納される作成タイムスタンプと、該当特徴パターンデータの作成元の電子署名とが組になって格納されている。

10

【0046】

ウィルス対処データ提供装置 200 の通信制御部 213 が、カーナビゲーション装置 100 からウィルス対処データ要求パッケージを受信すると、データ管理部 211 に、ウィルス対処データ・データベース 211 から、最新の特徴パターンデータ、この作成タイムスタンプ、この作成元の電子署名の組（以下、特徴パターンデータ、作成タイムスタンプ、電子署名の組を特徴パターンデータ組とする）を抽出する。暗号処理部 212 は、この特徴パターンデータ組を、暗号処理用鍵テーブル 222 に格納されている秘密鍵を用いて暗号化する。通信制御部 213 は、これをパッケージ化し、ウィルス対処データ要求パッケージの送信元のカーナビゲーション装置 100 へ送信する。

20

【0047】

なお、ウィルス対処データ提供装置 200 は、中継装置 300 を介して、カーナビゲーション装置 100 からのウィルス対処データ要求パッケージを受信した場合には、ウィルス対処データである特徴パターンデータの組を暗号化せずに、中継装置 300 を介して、このカーナビゲーション装置 100 に送信する。これは、後述するように、中継装置 300 では、コンピュータウィルスチェックをするため、暗号化されていると、ウィルスチェックを行えないからである。中継装置 300 経由での通信で、特徴パターンデータ組を暗号化させない方法としては、ウィルス対処データ提供装置 200 に対して、中継装置 300 経由での通信では暗号化しない旨を予め定めておくか、要求元のカーナビゲーション装置 100 からのデータ要求パッケージに、データ提供にあってはデータを暗号化しない旨のメッセージを組み込んでおく方法等がある。

30

【0048】

次に、前述したステップ S114 で作成された情報要求パッケージを受信した中継装置 300 の動作について説明する。

【0049】

中継装置 300 の通信制御部 312 が、情報要求元のカーナビゲーション装置 100 から情報要求パッケージを受信すると、ウィルス対処部 311 が、この情報要求パッケージ内のデータ中に、ウィルス対処データ・データベース 321 に格納されている特徴パターンデータのうちのいずれかに対応するものがあるか否かをチェックする。いずれかの特徴パターンデータに対応するものがある場合には、この情報要求パッケージを破棄する。いずれの特徴パターンデータにも対応するものがなければ、通信制御部 312 が、この情報要求パッケージを解析して、解析で得られたデータを中継用テーブル 322 に格納する。

40

【0050】

この中継用テーブル 322 は、情報要求に対する応答を情報要求先から受けた際に、この応答を情報要求元のカーナビゲーション装置 100 へ送るためのデータを格納するテーブルである。この中継用テーブル 322 は、図 4 に示すように、受信した情報要求パッケージの送信元のアドレスが格納される送信元アドレス領域 322a と、この情報要求パッケージの最終的な送信先のアドレスが格納される送信先アドレス領域 322b と、この情報要

50

求パケットに含まれているメッセージ番号が格納されるメッセージ番号領域 3 2 2 c とを有する。

【 0 0 5 1 】

通信制御部 3 1 2 は、受信した情報要求パケット 1 0 (図 1 2) の送信元アドレス領域 1 2 に格納されている送信元アドレス、送信先アドレス領域 1 8 に格納されている送信先アドレス、メッセージ番号領域 1 7 に格納されているメッセージ番号を、それぞれ、中継用テーブル 3 2 2 の送信元アドレス領域 3 2 2 a、送信先アドレス領域 3 2 2 b、メッセージ番号領域 3 2 2 c に格納する。

【 0 0 5 2 】

次に、通信制御部 3 1 2 は、図 1 2 に示すように、情報要求転送パケット 1 0 a の宛先アドレス領域 1 3 a に、カーナビゲーション装置 1 0 0 からの情報要求パケット 1 0 の送信先アドレス領域 1 8 に格納されている通信アドレスを格納し、情報要求転送パケット 1 0 a の送信元アドレス領域 1 2 a に、カーナビゲーション装置 1 0 0 からの情報要求パケット 1 0 の宛先アドレス領域 1 3 に格納されている通信アドレス、つまり、中継装置 3 0 0 の通信アドレスを格納する。さらに、この情報要求転送パケット 1 0 a のペイロード部 1 5 a の情報要求メッセージ領域 1 6、メッセージ番号領域 1 7 に、それぞれ、カーナビゲーション装置 1 0 0 からの情報要求パケット 1 0 の情報要求メッセージ領域 1 6 に格納されている情報要求メッセージ、メッセージ番号領域 1 7 に格納されているメッセージ番号を格納する。そして、この情報要求転送パケット 1 0 a を通信ネットワーク 1 へ送出する。すなわち、情報要求パケット 1 0 に含まれている情報要求メッセージを要求先へ転送する。

10

20

【 0 0 5 3 】

ここで、情報要求転送パケット 1 0 a の宛先アドレス領域 1 3 a に格納されている通信アドレス、つまり、カーナビゲーション装置 1 0 0 からの情報要求パケット 1 0 の送信先アドレス領域 1 8 に格納されている通信アドレスが、情報提供装置 4 0 0 の通信アドレスであるとする。

【 0 0 5 4 】

この場合、情報要求転送パケット 1 0 a を情報提供装置 4 0 0 の通信装置 4 3 1 が受信する。情報提供装置 4 0 0 の通信制御部 4 1 2 は、この情報要求転送パケット 1 0 a を解析して、このパケット 1 0 a に含まれている情報要求メッセージをデータ管理部 4 1 1 に渡す。データ管理部 4 1 1 は、情報データベース 4 2 1 に格納されている各種情報のうちから、この情報要求メッセージが要求している情報を抽出して、通信制御部 4 3 1 に渡す。

30

【 0 0 5 5 】

通信制御部 4 3 1 は、データ管理部 4 1 1 からの情報を、図 1 2 に示す応答パケット 2 0 の応答メッセージ領域 1 6 b に格納する。さらに、この応答パケット 2 0 の送信元アドレス領域 1 2 b、宛先アドレス領域 1 3 b、メッセージ番号領域 1 7 に、それぞれ、中継装置 3 0 0 からの情報要求転送パケット 1 0 a の宛先アドレス領域 1 3 a に格納されている通信アドレス、この情報要求転送パケット 1 0 a の送信元アドレス領域 1 2 a に格納されている通信アドレス、この情報要求パケット 1 0 a のメッセージ番号領域 1 7 に格納されているメッセージ番号を格納する。そして、この応答パケット 2 0 を通信ネットワーク 1 へ送出する。

40

【 0 0 5 6 】

中継装置 3 0 0 の通信制御部 3 1 2 は、通信装置 3 3 1 を介して、この応答パケット 2 0 を受け取ると、ウィルス対処部 3 1 1 が、この応答パケット内のデータ中に、ウィルス対処データ・データベース 3 2 1 に格納されている特徴パターンデータのうちのいずれかに対応するものがあるか否かをチェックする。いずれかの特徴パターンデータに対応するものがある場合には、この応答パケットを破棄する。いずれの特徴パターンデータに対応するものがなければ、通信制御部 3 1 2 が、この応答パケットに基づき、後述の応答転送パケットを作成する。

50

【 0 0 5 7 】

通信制御部 3 1 2 は、応答転送パケットの作成にあたり、まず、応答パケット 2 0 のメッセージ番号領域 1 7 に格納されているメッセージ番号、この応答パケット 2 0 の送信元アドレス領域 1 2 b に格納されている通信アドレスが、それぞれ、中継用テーブル 2 2 2 のメッセージ番号領域 3 2 2 c、送信先アドレス領域 3 2 2 b に格納されているレコードが存在するか否かを判断する。該当するレコードが存在する場合には、このレコードの送信元アドレス領域 3 2 2 a に格納されている通信アドレス、つまり、情報要求元のカーナビゲーション装置 1 0 0 の通信アドレスを取得する。次に、図 1 2 に示すように、応答転送パケット 2 0 a の宛先アドレス領域 1 3 c に、中継用テーブル 2 2 2 の送信元アドレス領域 3 2 2 a から取得した情報要求元のカーナビゲーション装置 1 0 0 の通信アドレスを格納し、応答転送パケット 2 0 a の送信元アドレス領域 1 2 c に、応答パケット 2 0 の宛先アドレス領域 1 3 b に格納されている中継装置 3 0 0 の通信アドレスを格納する。さらに、応答パケット 2 0 のペイロード部 1 5 b の応答メッセージ領域 1 6 b に格納されている応答メッセージ、メッセージ番号領域 1 7 に格納されているメッセージ番号を、それぞれ、応答転送パケット 2 0 a のペイロード部 1 5 b の応答メッセージ領域 1 6 b、メッセージ番号領域 1 7 に格納する。そして、通信制御部 3 1 2 は、この応答転送パケット 2 0 a を通信ネットワーク 1 へ送出する。

10

【 0 0 5 8 】

この応答転送パケット 2 0 a は、通信ネットワーク 1 に接続されている複数のアクセスポイント 2 のうちのいずれかのアクセスポイント 2 と通信可能な位置に、情報要求元のカーナビゲーション装置 1 0 0 が存在する場合、このカーナビゲーション装置 1 0 0 に受信される。

20

【 0 0 5 9 】

次に、カーナビゲーション装置 1 0 0 のインフラストラクチャ無線装置 1 3 1 が通信ネットワーク 1 から通信パケットを受信した際の動作について、図 6 に示すフローチャートに従って説明する。

【 0 0 6 0 】

インフラストラクチャ通信制御部 1 1 5 は、インフラストラクチャ無線装置 1 3 1 が通信ネットワーク 1 から通信パケットを受信したか否かを常に監視しており (S 1 2 1)、インフラストラクチャ無線装置 1 3 1 が通信ネットワーク 1 からデータを受信したことを検知すると、その旨をデータ管理部 1 1 3 に通知する。

30

【 0 0 6 1 】

データ管理部 1 1 3 は、この通知を受けると、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 に格納されているデータがコンピュータウィルスに対する対処十分条件を満たしているか否かを判断する (S 1 2 2)。このデータ管理部 1 1 3 の判断は、図 5 におけるステップ S 1 1 2 におけるデータ管理部 1 1 3 の判断と同様である。

【 0 0 6 2 】

データ管理部 1 1 3 は、対処十分条件を満たしていないと判断すると、受信した通信パケットのヘッダ部の情報から送信元がどこであることを調べる (S 1 2 3)。そして、送信元が中継装置 3 0 0 である場合には、ステップ S 1 2 7 に進み、送信元が中継装置 3 0 0 を除く装置である場合には、受信した通信パケットを破棄して (S 1 5 9)、一連の処理を終了する。

40

【 0 0 6 3 】

また、データ管理部 1 1 3 は、ステップ S 1 2 2 で対処十分条件を満たしていると判断した場合も、受信した通信パケットのヘッダ部の情報から送信元がどこであることを調べる (S 1 2 4)。データ管理部 1 1 3 は、送信元がウィルス対処データ提供装置 2 0 0 である場合には、暗号処理部 1 1 7 に、通信パケット内のデータに復号化処理を施させる (S 1 2 5)。

【 0 0 6 4 】

ウィルス対処データ提供装置 2 0 0 からの特徴パターンデータ組は、前述したように、

50

ウィルス対処データ提供装置 200 において、秘密鍵で暗号化されている。そこで、カーナビゲーション装置 100 の暗号化処理部 117 は、この秘密鍵に対する公開鍵を暗号処理用鍵テーブル 122 から抽出して、この公開鍵で特徴パターンデータ組を復号化する。

【0065】

次に、データ管理部 113 は、暗号化処理部 117 による通信パケット内のデータの復号化が成功したか否かを判断する (S126)。復号化に失敗していれば、受信した通信パケットを破棄して (S159)、一連の処理を終了する。

【0066】

前述したステップ S123 で、通信パケットの送信元が中継装置 300 であると判断された場合に加え、ステップ S124 で、通信パケットの送信元がウィルス対処データ提供装置 200 ではないと判断された場合、さらに、ステップ S126 で、復号化に成功したと判断された場合には、いずれも、ステップ S127 に進む。

【0067】

ステップ S127 では、ウィルス対処部 112 が、通信パケット内のデータ中に、ウィルス対処データ・データベース 121 中の特徴パターンデータに対応するものがあるか否かをチェックする。なお、本実施形態では、前述したように、最新の特徴パターンデータで、コンピュータウィルスチェックを行う中継装置 300 から送信されてきた通信パケット内のデータに関しても、ウィルスチェックを行うようにしているが、中継装置 300 から送信されてきた通信パケット内のデータに関しては、これを行わず、直ちに、後述のステップ S129 に進むようにしてもよい。

【0068】

ウィルス対処部 112 によるウィルスチェックの結果、この通信パケット内のデータにコンピュータウィルスが在った場合には、この通信パケットは、データ管理部 113 により破棄される (S159)。コンピュータウィルスが見つからなければ、データ管理部 113 が、この通信パケット内のデータに対して、どのような処理をすべきか判断する (S129)。

【0069】

登録処理が必要であると判断した場合には、このデータ管理部 113 により、記憶装置 120 内の所定領域への登録処理が実行され (S160)、一連の処理を終了する。また、返信処理等の他の処理が必要であると判断した場合、CPU 110 の諸機能によりこの他の処理が実行され (S158)、一連の処理を終了する。

【0070】

以上のように、本実施形態では、通信ネットワーク 1 から通信パケットを受信した際に、コンピュータウィルスに対する対処が不十分な場合には、コンピュータウィルス対処が十分な中継装置 300 経由での通信パケットのみを受信し、他の通信パケットを破棄して、カーナビゲーション装置 100 がコンピュータウィルスに侵されるのを防いでいる。

【0071】

次に、カーナビゲーション装置 100 のアドホック無線装置 132 が通信パケットを受信した際、及び通信パケットを送信する際の動作について、図 7 に示すフローチャートに従って説明する。

【0072】

アドホック通信制御部 116 は、常に、アドホック通信可能な相手が存在するか否かを監視している (S131)。アドホック通信制御部 116 は、アドホック通信可能な相手が存在する場合、この相手から所定時間内に通信パケットを受信したか否かを判断する (S132)。所定時間内にアドホック通信パケットを受信しなければ、データ管理部 113 が、ウィルス対処データ・データベース 121 の作成タイムスタンプ領域 121b (図 3) に格納されているタイムスタンプのうちから最新のタイムスタンプを取得し (S141)、これを暗号処理部 117 に渡し、暗号化させる (S142)。暗号処理部 117 は、この際、カーナビゲーション装置相互間でウィルス対処データの共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置群が共有する対称鍵を暗号処理用鍵テーブル 122 から取得し

10

20

30

40

50

、この対称鍵で、前述の最新のタイムスタンプを暗号化する。最新の作成タイムスタンプが暗号化すると、アドホック通信制御部 116 は、これをパケット化し、アドホック通信可能な相手に、これを送信する（S143）。

【0073】

このように、作成タイムスタンプを暗号化することにより、外部の第三者が、当該カーナビゲーション装置 100 で扱われていないウィルス対処データを知る手掛かりを隠蔽することができる。また、あるタイムスタンプが、暗号化のたびに、同じ暗号文にならないように、対称鍵と乱数データとを用いて、タイムスタンプを暗号化するようにしてもよい。

【0074】

なお、ここでは、送信相手が、カーナビゲーション装置相互間でウィルス対処データの共有化サービスを受けるとしたカーナビゲーション装置群のうちのカーナビゲーション装置であるか否かに関わらず、最新のタイムスタンプを送信しているが、これは暗号化されているため、仮に、送信相手が共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置でなくても、基本的に問題ない。但し、好ましくは、通信相手の存在を確認した時点で（S131）、この通信相手が共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置であるか否かを調べ、このカーナビゲーション装置である場合にのみ、最新のタイムスタンプを送信することが好ましい。

【0075】

また、ここでは、アドホック通信可能な相手から所定時間内に通信パケットを受信しなければ（ステップ S132 で NO の場合）、ステップ S141 及びステップ S142 の処理を経て、最新の生成タイムスタンプを相手先に送信（S143）するようにしているが、アドホック通信可能な相手から所定時間内に通信パケットを受信しないとき（ステップ S132 で NO の場合）、所定の条件を満たしたときのみ、ステップ S141 及びステップ S142 の処理を経て、最新のタイムスタンプを相手先に送信（S143）するようにしてもよい。この場合、当該カーナビゲーション装置 100 を搭載している車両 C の運転手が、入出力装置 140 から最新のタイムスタンプの送信指示をすること、以前に最新のタイムスタンプを送信してから所定期間経過していること、CPU 110 の負荷が所定値以下になっていること等、を所定の条件にするとよい。

【0076】

また、アドホック通信可能な相手が複数存在する場合には、これら相手に、タイムスタンプをブロードキャストで送信するようにしてもよいし、これら相手のうち、所定の基準を満たした相手のみにユニキャストでタイムスタンプを送信するようにしてもよい。

【0077】

また、以上では、タイムスタンプを暗号化するにあたって、対称鍵を用いているが、同一のタイムスタンプを暗号化のたびに、同じ暗号文にならないように、対称鍵と乱数データとを用いて、タイムスタンプを暗号化するようにしてもよい。

【0078】

ステップ S132 で、アドホック通信制御部 116 が、所定時間以内にアドホック通信可能な相手からアドホック通信パケットを受信したと判断した場合には、データ管理部 113 が、ウィルス対処データ・データベース 121 に格納されているデータがコンピュータウィルスに対する対処十分条件を満たしているか否かを判断する（S133）。このデータ管理部 113 の判断は、図 5 におけるステップ S112 におけるデータ管理部 113 の判断と同様である。

【0079】

データ管理部 113 は、対処十分条件を満たしていないと判断すると、受信したアドホック通信パケットのヘッダ部の情報から送信元がどこであることを調べる（S145）。そして、送信元が前述の共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置でない場合には、受信した通信パケットを破棄して（S149）、一連の処理を終了する。なお、送信元が共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置であるか否かは、アドホック通信パケッ

10

20

30

40

50

トのヘッダ部に格納されている送信元アドレスを調べ、この送信元アドレス中に、共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置に共通する部分が存在するか否かで判断する。

【0080】

また、データ管理部113は、ステップS133で対処十分条件を満たしていると判断した場合も、受信した通信パケットのヘッダ部の情報から送信元がどこであるかを調べる(S134)。そして、送信元が共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置でない場合には、ステップS137に進む。また、ステップS145及びステップS134で、送信元が共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置であると判断した場合には、データ管理部113は、暗号処理部117に、アドホック通信パケット内のデータに復号化処理を施させる(S135)。

10

【0081】

なお、ステップS145、ステップS134で送信元がカーナビゲーション装置であるか否かの判定を行っているが、特にこれを行わず、ステップS136で復号化が成功したと判断した場合には、この復号化に成功した通信パケットの送信元がカーナビゲーション装置であるとみなして処理してもよい。

【0082】

共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置からのアドホック通信パケット内のデータは、共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置群が共有する対称鍵により暗号化されている。そこで、ステップS145及びステップS134で、送信元が共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置であると判断した場合には、ステップS135において、暗号処理部117が、暗号処理用テーブル122に格納されている対称鍵を用いて、アドホック通信パケット内のデータを復号化する。

20

【0083】

次に、データ管理部113は、暗号化処理部117によるアドホック通信パケット内のデータの復号化が成功したか否かを判断する(S136)。復号化に失敗していれば、受信したアドホック通信パケットを破棄して(S149)、一連の処理を終了する。この復号化に失敗する原因としては、伝送途中でのデータ改変、伝送途中でのウィルス等による攻撃等が考えられる。また、復号化に成功した場合、及びステップS134でアドホック通信パケットの送信元が共有サービスを受けるカーナビゲーション装置でないと判断された場合には、ウィルス対処部112が、アドホック通信パケット内のデータ中に、ウィルス対処データ・データベース121中の特徴パターンデータに対応するものがあるか否かをチェックする(S137)。

30

【0084】

ウィルス対処部112によるウィルスチェックの結果、アドホック通信パケット内のデータにコンピュータウィルスが在った場合には、このアドホック通信パケットは、データ管理部113により破棄される(S149)。コンピュータウィルスが見つからなければ、データ管理部113が、このアドホック通信パケット内のデータに対して、どのような処理をすべきか判断する(S139)。

【0085】

アドホック通信パケット内のデータに作成タイムスタンプが格納されている場合には、後述のタイムタイムスタンプ処理が必要であると判断され、この場合には、タイムスタンプ処理が実行され(S150)、一連の処理を終了する。また、登録処理が必要であると判断された場合には、このデータ管理部113により、記憶装置120内の所定領域への登録処理が実行され(S160)、一連の処理を終了する。この登録処理で、登録対処がウィルス対処データである場合には、このウィルス対処データがウィルス対処データ・データベース121に登録される。さらに、返信処理等の他の処理が必要であると判断された場合、CPU110の諸機能によりこの他の処理が実行され(S148)、一連の処理を終了する。

40

【0086】

次に、図8に示すフローチャートに従って、ステップS150におけるタイムスタンプ

50

処理の詳細について説明する。

【 0 0 8 7 】

まず、データ管理部 1 1 3 が、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 の作成タイムスタンプ領域 1 2 1 b (図 3) に格納されているタイムスタンプのうちから最新のタイムスタンプを取得する (S 1 5 1)。次に、データ管理部 1 1 3 は、アドホック通信で受信したアドホック通信パケット中に含まれている生成タイムスタンプと、ステップ S 1 5 1 で取得したタイムスタンプとの新旧を比較する (S 1 5 2)。ステップ S 1 5 1 で取得したタイムスタンプの方が古ければ、図 7 中のステップ S 1 4 2 に進み、このタイムスタンプが暗号化され、これが通信相手に送信される (S 1 4 3)。

【 0 0 8 8 】

また、ステップ S 1 5 1 で取得したタイムスタンプと、アドホック通信パケット中に含まれる生成タイムスタンプと、が同じであれば、このタイムスタンプ処理 (S 1 5 0) を終了する。これは、自身が所有している最新の特徴パターンデータ群と同じものを相手方も所有しているからである。

【 0 0 8 9 】

また、ステップ S 1 5 1 で取得したタイムスタンプが、アドホック通信パケット中に含まれる生成タイムスタンプより新しければ、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 から、アドホック通信パケット中に含まれている生成タイムスタンプより新しい全ての生成タイムスタンプに対応する特徴パターンデータ群を抽出し、これを暗号処理部 1 1 7 に渡す (S 1 5 3)。暗号処理部 1 1 7 は、この特徴パターンデータ群を対称鍵により暗号化して (S 1 5 4)、アドホック通信制御部 1 1 6 に渡す。アドホック通信制御部 1 1 6 は、この暗号化された特徴パターンデータ群をパケット化し、アドホック無線装置 1 3 2 から無線送信し (S 1 5 5)、このタイムスタンプ処理 (S 1 5 0) を終了する。すなわち、自身の生成タイムスタンプが相手方の生成タイムスタンプより新しければ、自身の方が新しい特徴パターンデータ群を保持していることになるので、この特徴パターンデータ群を相手方に送信する。

【 0 0 9 0 】

なお、ステップ S 1 5 4 で、特徴パターンデータ群を暗号化するのは、当該カーナビゲーション装置 1 0 0 が保持している特徴パターンデータを外部の第三者に隠蔽するためである。

【 0 0 9 1 】

次に、図 9 に示すフローチャートに従って、図 6 及び図 7 中のステップ S 1 6 0 における登録処理の詳細について説明する。

【 0 0 9 2 】

登録処理では、まず、データ管理部 1 1 3 が、受信パケット中のデータが記憶装置 1 2 0 に既に登録済みのデータであるか否かを判断する (S 1 6 1)。登録済みのデータである場合には、このデータを廃棄して (S 1 6 4)、処理を終了する。また、未登録のデータである場合には、このデータがウィルス対処データ (特徴パターンデータ群) であるか否かを判断する (S 1 6 2)。このデータがウィルス対処データである場合には、このデータに含まれている電子署名が正規のものであるか否かを検証する (S 1 6 3)。この場合、ウィルス対処データの作成元の公開鍵証明書を記憶装置 1 2 0 に予め登録しておき、データ管理部 1 1 3 がこの証明書を利用して検証する。

【 0 0 9 3 】

ウィルス対処データに含まれている電子署名が正規のものでなければ、このデータを廃棄して (S 1 6 4)、処理を終了する。また、電子署名が正規のものであると判断された場合、及び、ステップ S 1 6 2 の判断でこのデータがウィルス対処データでないと判断された場合に、このデータを記憶装置 1 2 0 に登録して、処理を終了する。なお、受信パケット中のデータがウィルス対処データである場合には、これを記憶装置 1 2 0 中のウィルス対処データ・データベース 1 2 1 に登録する。なお、ウィルス対処データを登録する際には、復号化 (S 1 3 5) したものをそのまま登録してもよいが、ウィルス対処部 1 1 2

10

20

30

40

50

が利用する形態に整理し直した後、登録してもよい。

【0094】

以上のように、本実施形態では、共有化サービスを受ける他のカーナビゲーション装置との間でのアドホック通信により、特徴パターンデータの生成タイムスタンプを受信し、自生成タイムスタンプの方が新しければ、最新の特徴パターンデータ群をこの他のカーナビゲーション装置へ送信し、自生成タイムスタンプの方が古ければ、自生成タイムスタンプを他のカーナビゲーション装置へ送信して、この他のカーナビゲーション装置から最新の特徴パターンデータ群を受信している。また、すなわち、本実施形態では、共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置相互間で、アドホック通信により、最新の特徴パターンデータ群の共有化を図っている。

10

【0095】

次に、ディスク記録再生装置102に装着された可搬型ディスク記憶媒体Dに対する書込/読出処理について、図10のフローチャートに従って説明する。

【0096】

データ管理部113は、常時、ディスク記録再生装置102にディスクが装着されたか否かを監視している(S171)。ディスクが装着されている場合、データ管理部113は、入出力装置140から指示等に従って、このディスクに対してデータ書込処理を行うかデータ読出処理を行うかを判断する(S172)。データ書込処理を行うと判断した場合には、入出力装置140から指示等に従って、記憶装置120に格納されているデータの一部や入出力装置140から入力されたデータ等を、ディスク記録再生装置102により、ディスクに書き込ませて(S181)、処理を終了する。

20

【0097】

データ管理部113は、読込処理を行うと判断した場合には、ウィルス対処部112に、ディスク中のデータにコンピュータウィルスが存在するか否かをチェックさせる。この際、ウィルス対処部112は、ディスク中のデータに、ウィルス対処データ・データベース121中の特徴パターンデータに対応するものがあるか否かをチェックする(S173)。

【0098】

ウィルス対処部112によるウィルスチェックの結果、コンピュータウィルスが在った場合には、ウィルス対策入出力制御部114により、このディスクのデータには、コンピュータウィルスが存在する旨が、入出力装置140に表示される(S183)。当該カーナビゲーション装置100が搭載されている車両Cの運転者等は、この表示を見て、ディスク記録再生装置102からディスクを取り出す等の処理を行う。また、この際、運転者が入出力装置140を操作して、ディスク中のデータを記憶装置120に登録しようとしても、ウィルス対策入出力制御部114により、この登録が拒否される。すなわち、このデータの利用が拒否される。

30

【0099】

ウィルス対処部112がディスク中のデータにコンピュータウィルスが存在しないと判断すると、データ管理部113が、ウィルス対処データ・データベース121に格納されているデータがコンピュータウィルスに対する対処十分条件を満たしているか否かを判断する(S175)。このデータ管理部113の判断は、図5におけるステップS112におけるデータ管理部113の判断と同様である。

40

【0100】

データ管理部113は、対処十分条件を満たしていると判断すると、ディスク中のデータから特徴値を抽出し(S176)、これを記憶装置120のチェック済みファイルリスト125に記録し(S177)、ステップS179に進む。なお、データの特徴値は、このデータのハッシュ値であってもよい。また、データ管理部113は、ステップS175で、対処十分条件を満たしていないと判断すると、ディスク中のデータに、チェック済みファイルリスト125に記録されている特徴値を持つものが存在するか否かを調べる(S178)。ディスク中のデータに、チェック済みファイルリスト125に記録されている

50

特徴値が存在する場合、ディスク中のデータと対応するデータが過去に不正なデータでなかったことが確認されているので、このディスク中のデータも安全であるとみなし、ステップ S 1 7 9 に進む。また、ディスク中のデータに、チェック済みファイルリスト 1 2 5 に記録されている特徴値が存在しない場合、このディスク中のデータは、コンピュータウィルスが存在する可能性があるので、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 により、このディスクのデータには、コンピュータウィルスが存在する可能性がある旨が、入出力装置 1 4 0 に表示される (S 1 8 3)。また、この際も、運転者が入出力装置 1 4 0 を操作して、ディスク中のデータを記憶装置 1 2 0 に登録しようとしても、ウィルス対策入出力制御部 1 1 4 により、この登録が拒否される。

【 0 1 0 1 】

ステップ S 1 7 9 では、データ管理部 1 1 3 が、このディスク中のデータに対して、どのような処理をすべきか判断する (S 1 7 9)。ディスク中のデータに作成タイムスタンプが格納されている場合には、タイムスタンプ処理が必要であると判断され、この場合には、タイムスタンプ処理が実行され (S 1 9 0)、一連の処理を終了する。また、登録処理が必要であると判断された場合には、このデータ管理部 1 1 3 により、記憶装置 1 2 0 内の所定領域への登録処理が実行され (S 1 6 0 (図 9))、一連の処理を終了する。この登録処理で、登録対処がウィルス対処データである場合には、このウィルス対処データがウィルス対処データ・データベース 1 2 1 に登録される。さらに、表示処理等の他の処理が必要であると判断された場合、CPU 1 1 0 の諸機能によりこの他の処理が実行され (S 1 8 2)、一連の処理を終了する。

【 0 1 0 2 】

次に、図 1 1 に示すフローチャートに従って、ステップ S 1 9 0 におけるタイムスタンプ処理の詳細について説明する。

【 0 1 0 3 】

まず、データ管理部 1 1 3 が、図 8 を用いて説明したタイムスタンプ処理 (S 1 5 0) と同様に、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 の作成タイムスタンプ領域 1 2 1 b (図 3) に格納されているタイムスタンプのうちから自端末が持つ最新のタイムスタンプを取得する (S 1 9 1)。次に、データ管理部 1 1 3 は、ディスクのデータ中に含まれている生成タイムスタンプと、ステップ S 1 9 1 で取得したタイムスタンプとの新旧を比較する (S 1 9 2)。ステップ S 1 9 1 で取得した自端末の最新のタイムスタンプの方が古ければ、ディスク記録再生装置 1 0 2 により、ステップ S 1 9 1 で取得した自端末の最新のタイムスタンプをディスクに書き込ませて (S 1 9 5)、このタイムスタンプ処理 (S 1 9 0) を終了する。このように、ステップ S 1 9 1 で取得したタイムスタンプ、つまり自タイムスタンプをディスクに書き込ませるのは、先にこのディスクにタイムスタンプを書き込んだ装置へ、自タイムスタンプを知らせることで、自タイムスタンプよりも新しい特徴パターンデータを必要としていることを伝えるためである。

【 0 1 0 4 】

また、ステップ S 1 9 1 で取得した自端末の最新のタイムスタンプと、ディスクのデータ中に含まれる生成タイムスタンプと、が同じであれば、このタイムスタンプ処理 (S 1 5 0) を終了する。これは、自身が所有している最新の特徴パターンデータ群と同じものを相手方も所有しているからである。

【 0 1 0 5 】

また、ステップ S 1 9 1 で取得した自端末の最新のタイムスタンプが、ディスクのデータ中に含まれる生成タイムスタンプより新しければ、ウィルス対処データ・データベース 1 2 1 から、ディスクのデータ中に含まれている生成タイムスタンプより新しい全ての生成タイムスタンプに対応する特徴パターンデータ群を抽出し (S 1 9 3)、ディスク記録再生装置 1 0 2 により、この特徴パターンデータ群をディスクに書き込ませて (S 1 9 4)、このタイムスタンプ処理 (S 1 5 0) を終了する。すなわち、自身の生成タイムスタンプが相手方の生成タイムスタンプより新しければ、自身の方が新しい特徴パターンデータ群を保持していることになるので、先にこのディスクにタイムスタンプを書き込んだ装

10

20

30

40

50

置へ、この特徴パターンデータ群を知らせる。

【0106】

以上のように、本実施形態では、共有化サービスを受ける他のカーナビゲーション装置との間での記憶媒体のやり取りで、特徴パターンデータの生成タイムスタンプを受け取り、自生成タイムスタンプの方が新しければ、最新の特徴パターンデータ群をこの他のカーナビゲーション装置へ記憶媒体を介して渡し、自生成タイムスタンプの方が古ければ、自生成タイムスタンプを他のカーナビゲーション装置へ記憶媒体を介して渡して、この他のカーナビゲーション装置から、記憶媒体を介して最新の特徴パターンデータ群を受け取っている。すなわち、本実施形態では、共有化サービスを受けるカーナビゲーション装置相互間で、記憶媒体のやり取りにより、最新の特徴パターンデータ群の共有化を図っている。

10

【0107】

なお、以上の実施形態では、ディスク型記憶媒体を利用する場合を例示しているが、本発明は、これに限定されるものではなく、他の可搬型記憶媒体、例えば、メモリデバイス等を利用してもよいことは言うまでもない。

【0108】

以上、本実施形態によれば、定期的に、最新のウィルス対処データ（特徴パターンデータ群）をウィルス対処データ提供装置200から取得するようにしているが、このウィルス対処データ提供装置200から最新のウィルス対処データを取得できず、最新のウィルス対処データを保持していないときに通信ネットワーク1を利用して通信を行う際には、ウィルス対処が十分な中継装置300を介して、通信を行うようにしているので、カーナビゲーション装置100がコンピュータウィルスに侵される可能性を低下させることができる。この場合、本実施形態では、最新のウィルス対処データを保持していないときにも、中継装置300を介した通信を許容しているので、通信ネットワーク1との接続を完全に遮断する場合と比べて、運転者等の不都合を小さく抑えることができる。

20

【0109】

また、本実施形態では、このウィルス対処データ提供装置200から最新のウィルス対処データを取得できず、最新のウィルス対処データを保持していないときには、ディスク記録再生装置102からのデータの取り込みも制限しているので、この点からも、カーナビゲーション装置100がコンピュータウィルスに侵される可能性を低下させることができる。この場合、ディスク記録再生装置100からのデータ取込を一律に制限するのではなく、過去実績に基づいて、一部のデータ取込を制限しているので、記憶媒体を利用できない等による運転者等の不都合を小さく抑えることができる。

30

【0110】

また、本実施形態では、アクセスポイント2を介して、ウィルス対処データ提供装置200から最新のウィルス対処データを取得できない場合でも、共有化サービスを受ける他のカーナビゲーション装置から、アドホック通信又は記憶媒体のやり取りにより、最新のウィルス対処データを取得することができるので、最新のウィルス対処データを保持していない期間を短くすることができる。このため、通信ネットワーク1の利用制限やディスク記録再生装置100からのデータ取込制限の期間を短くすることができる。

40

【0111】

なお、本実施形態では、当該カーナビゲーション装置100と通信ネットワークとの接続に、無線LANを利用しているが、この代わりに、例えば、携帯電話によるデータ通信を利用してもよい。

【0112】

また、本実施形態では、生成タイムスタンプを他のカーナビゲーション装置と交換し合うことで、自カーナビゲーション装置100が自生成タイムスタンプの新旧を判断するようにしているが、例えば、ウィルス対処データ提供装置200を管理している施設から、放送波で最新の生成タイムスタンプを配信するようにしてもよい。この場合、自カーナビゲーション装置100が最新の生成タイムスタンプより自生成タイムスタンプの方が古い

50

と判断すると、ウィルス対処データ200に対して、中継装置300を介して、ウィルス対処データを要求するか、生成タイムスタンプを他のカーナビゲーション装置と交換せずに、他のカーナビゲーション装置に対してウィルス対処データを要求して、これらから最新のウィルス対処データを取得することになる。

【0113】

また、本実施形態では、ウィルス対処データ提供装置200からのウィルス対処データの配信は、通信ネットワーク1を媒体にするものであるが、放送波を媒体にしてもよい。この場合、ウィルス対処データを頻繁に配信するように配信スケジュールを組むことがこのましい。また、放送によりウィルス対処データを配信する場合、カーナビゲーション装置100から、ウィルス対処データ提供装置200に対して、ウィルス対処データの配信要求すること必要はない。

10

【0114】

放送波は、アナログ放送にデータを重畳したものであってよいし、デジタル放送であって、送信するデジタルデータに上記情報あるいはデータを含むものであってよい。特徴パターンデータの対象となる機種などごとに、データ放送のチャンネルを割り当ててもよい。同一のチャンネル内に、異なる機種などの複数の対象に対するデータを混在させてもよい。その場合、データごとに対象となる機種などを判別する識別子を付与し、受信する情報端末において選択可能にしてもよい。

【0115】

データをいくつかのブロックに分割して、送信することにしてもよい。電波の受信状態などの影響で受信できないブロックが生じた場合に、該当ブロックの再放送時に当該ブロックを受信し、受信済みのブロックと統合することでデータの受信を完了するようにしてもよい。

20

【0116】

さらに、以上では、カーナビゲーション装置を対象にしているが、カーナビゲーション装置以外のナビゲーション装置、例えば、歩行者の道案内用のナビゲーション装置に本発明を適用してもよい。

【図面の簡単な説明】

【0117】

【図1】本発明に係る一実施形態におけるカーナビゲーション装置の構成図である。

30

【図2】本発明に係る一実施形態におけるシステムを構成する各装置の構成図である。

【図3】本発明に係る一実施形態におけるウィルス対処データ・データベースのデータ構成を示す説明図である。

【図4】本発明に係る一実施形態における中継用テーブルのデータ構成を示す説明図である。

【図5】本発明に係る一実施形態における通信ネットワークに対する情報要求時の処理を示すフローチャートである。

【図6】本発明に係る一実施形態における通信ネットワークからのパケット受信時の処理を示すフローチャートである。

【図7】本発明に係る一実施形態におけるアドホック通信時の処理を示すフローチャートである。

40

【図8】図7のフローチャート中のタイムスタンプ処理(S150)の詳細を示すフローチャートである。

【図9】図7のフローチャート中の登録処理(S160)の詳細を示すフローチャートである。

【図10】本発明に係る一実施形態におけるディスクに対するデータの書込及び読出時の処理を示すフローチャートである。

【図11】図10のフローチャート中のタイムスタンプ処理(S190)の詳細を示すフローチャートである。

【図12】本発明に係る一実施形態における各種通信パケットのデータ構成を示す説明図

50

である。

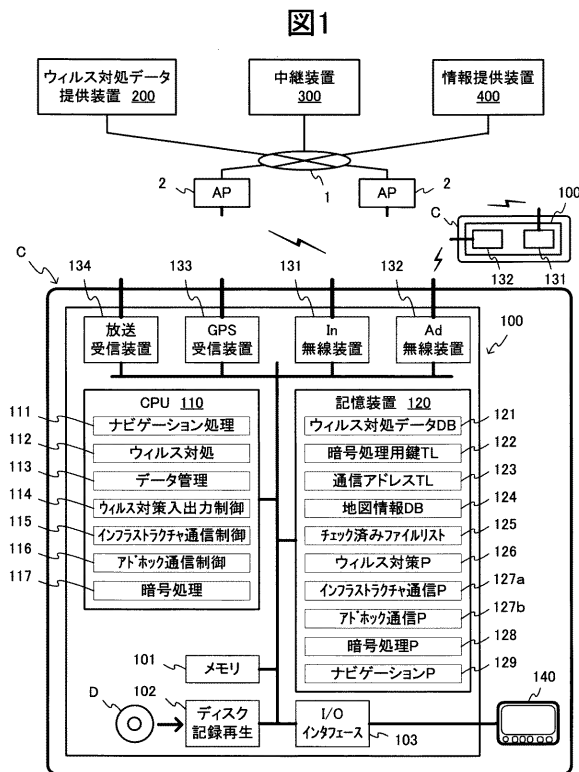
【符号の説明】

【0118】

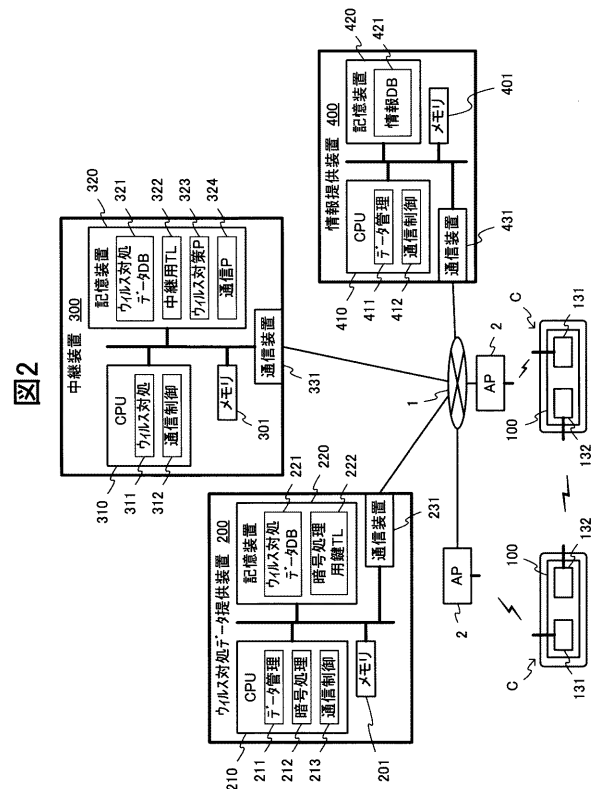
1：通信ネットワーク、2：アクセスポイント、10：情報要求 packets、10a：情報要求転送 packets、20：応答 packets、20a：応答転送 packets、100：カーナビゲーション装置、101：メモリ、102：ディスク記録再生装置、110, 210, 310, 410：CPU、111：ナビゲーション処理部、112, 311：ウィルス対処部、113, 211, 411：データ管理部、114：ウィルス対策入出力制御部、115：インフラストラクチャ通信制御部、116：アドホック通信制御部、117：安藤処理部、120, 220, 320, 420：記憶装置、121, 221, 321：ウィルス対処データ・データベース、122：暗号処理用鍵テーブル、123：通信アドレステーブル、124：地図情報データベース、125：チェック済みファイルリスト、126, 323：ウィルス対策プログラム、127a：インフラストラクチャ通信プログラム、127b：アドホック通信プログラム、128：暗号処理プログラム、129：ナビゲーションプログラム、131：インフラストラクチャ無線装置、132：アドホック無線装置、133：GPS受信装置、140：入出力装置、200：ウィルス対処データ提供装置、300：中継装置、400：情報提供装置

10

【図1】



【図2】



【図 3】

図3

ウィルス対処データDB 121

更新タイムスタンプ	作成タイムスタンプ	電子署名	特定パターンデータ
⋮	⋮	⋮	⋮
2008/4/30	2008/4/26	BB	...
2008/5/7	2008/5/3	AA	...
2008/5/14	2008/5/10	AA	...

121a 121b 121c 121d

【図 4】

図4

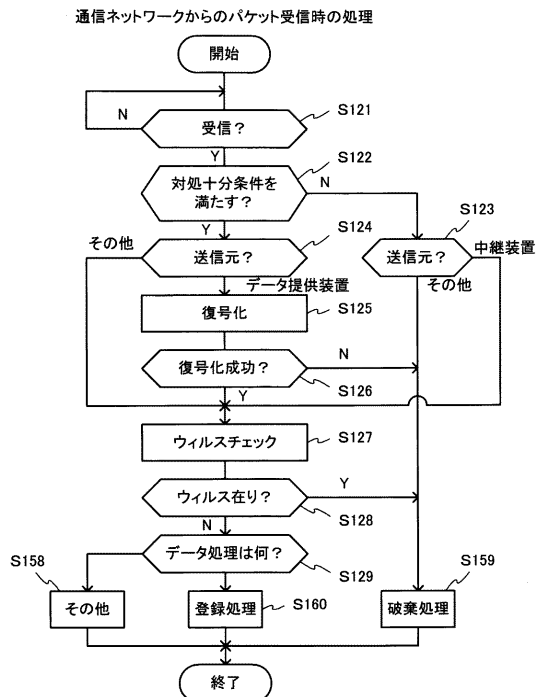
中継用TL 322

送信元アドレス	送信先アドレス	メッセージ番号
212.112.168	248.329.455	AB002
143.521.342	248.329.455	AC014
⋮	⋮	⋮

322a 322b 322c

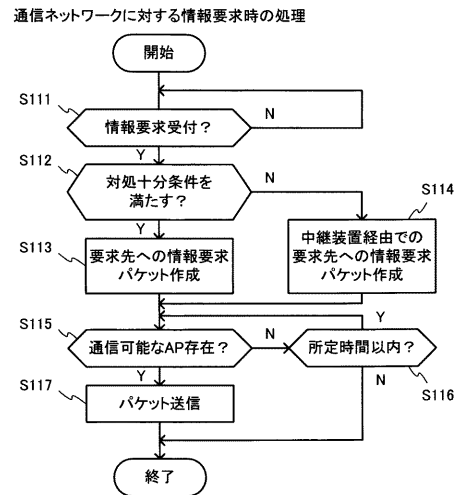
【図 6】

図6



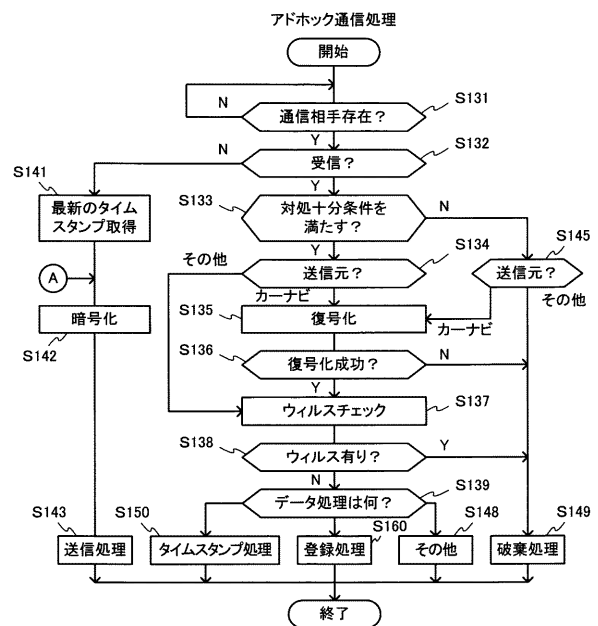
【図 5】

図5

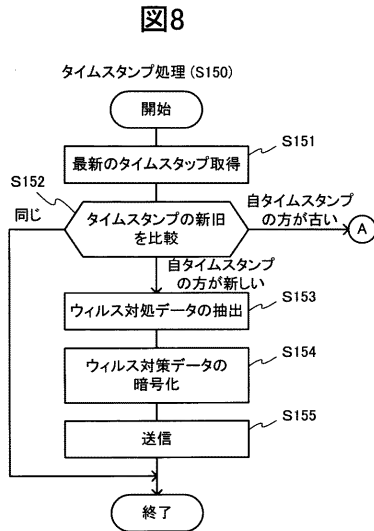


【図 7】

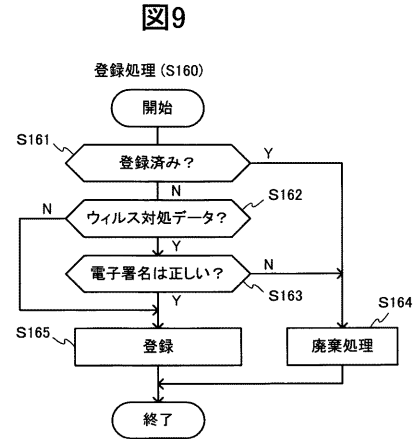
図7



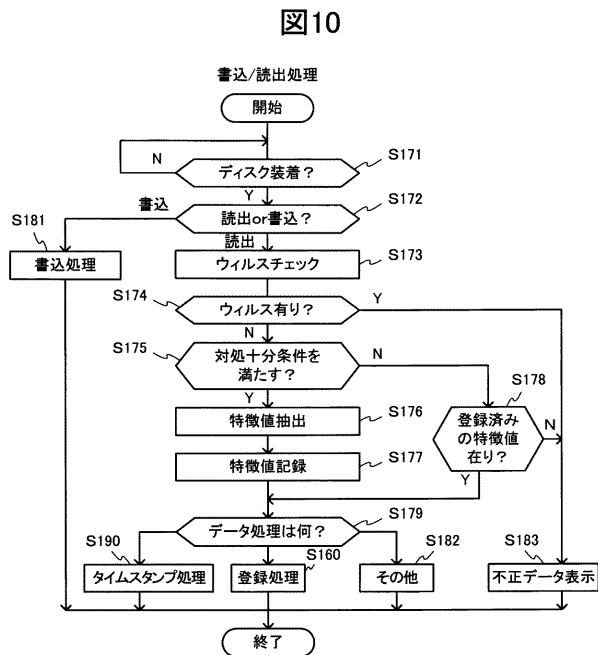
【図 8】



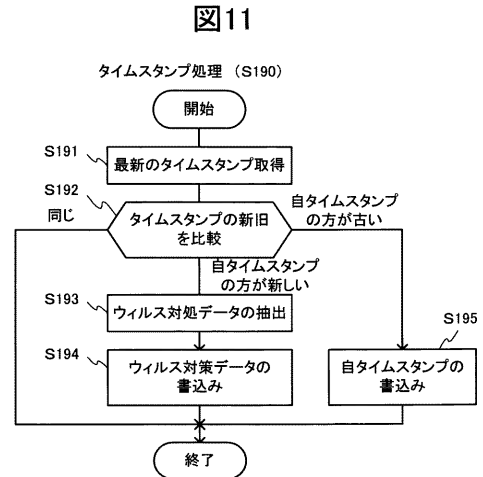
【図 9】



【図 10】

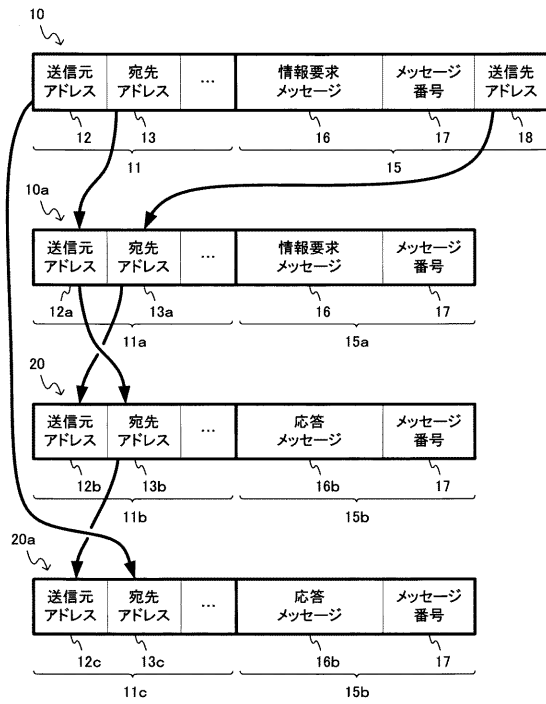


【図 11】



【図 12】

図12



フロントページの続き

(51)Int.Cl. F I テーマコード(参考)
G 0 6 F 21/22 (2006.01) G 0 6 F 9/06 6 6 0 N

F ターム(参考) 5B285 AA01 BA01 CA06 CA12 CA16 CA34 CA36 CB62 CB72 CB84
DA05
5K067 AA30 BB36 CC08 DD17 EE02 EE10 FF23 HH22 HH23 HH36
KK15