

(12) 特許協力条約に基づいて公開された国際出願

(19) 世界知的所有権機関
国際事務局

(43) 国際公開日
2018年7月26日(26.07.2018)



(10) 国際公開番号
WO 2018/134981 A1

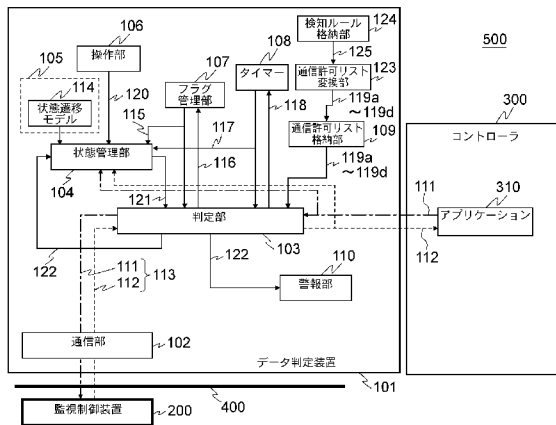
- (51) 国際特許分類:
G06F 21/55 (2013.01)
- (21) 国際出願番号: PCT/JP2017/002013
- (22) 国際出願日: 2017年1月20日(20.01.2017)
- (25) 国際出願の言語: 日本語
- (26) 国際公開の言語: 日本語
- (71) 出願人:三菱電機株式会社(MITSUBISHI ELECTRIC CORPORATION) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目7番3号 Tokyo (JP).
- (72) 発明者:山口 晃由(YAMAGUCHI, Teruyoshi); 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目7

番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP). 中井 綱人(NAKAI, Tsunato); 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目7番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP). 清水 孝一(SHIMIZU, Koichi); 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目7番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP). 小林 信博(KOBAYASHI, Nobuhiro); 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目7番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP).

(74) 代理人:曾我 道治, 外(SOGA, Michiharu et al.); 〒1000005 東京都千代田区丸の内三丁目1番1号 国際ビルディング 8階 曾我特許事務所 Tokyo (JP).

(54) Title: DATA DETERMINATION DEVICE, DATA DETERMINATION METHOD, AND DATA DETERMINATION PROGRAM

(54) 発明の名称: データ判定装置、データ判定方法、および、データ判定プログラム



- 101 Data determination device
- 102 Communication unit
- 103 Determination unit
- 104 State management unit
- 106 Operation unit
- 107 Flag management unit
- 108 Timer
- 109 Communication permission list storage unit
- 110 Alarm unit
- 114 State transition model
- 123 Communication permission list conversion unit
- 124 Detection rule storage unit
- 200 Monitoring control device
- 300 Controller
- 310 Application

(57) Abstract: A communication permission list conversion unit 123 assigns at least one flag to a request communication and a response communication for which a correspondence relationship is described by a detection rule, and causes a communication permission list to describe and associate the content of a flag operation for specifying a value to be set for the flag, with a flag condition for determining whether the flag has been set to the value to be set for the flag. If a determination unit 103 determines that communication data of the request communication is normal, the determination unit 103 sets the flag to the value to be set for the flag. Then when the determination unit 103 determines whether or not communication data of the response communication corresponding to the request communication is normal, the determination unit 103 determines whether the flag has been set to the value to be set for the flag, and if so, the determination

- (81) 指定国(表示のない限り、全ての種類の国内保護が可能): AE, AG, AL, AM, AO, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BH, BN, BR, BW, BY, BZ, CA, CH, CL, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DJ, DK, DM, DO, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, GT, HN, HR, HU, ID, IL, IN, IR, IS, JP, KE, KG, KH, KN, KP, KR, KW, KZ, LA, LC, LK, LR, LS, LU, LY, MA, MD, ME, MG, MK, MN, MW, MX, MY, MZ, NA, NG, NI, NO, NZ, OM, PA, PE, PG, PH, PL, PT, QA, RO, RS, RU, RW, SA, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SM, ST, SV, SY, TH, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VC, VN, ZA, ZM, ZW.
- (84) 指定国(表示のない限り、全ての種類の広域保護が可能): ARIPO (BW, GH, GM, KE, LR, LS, MW, MZ, NA, RW, SD, SL, ST, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), ユーラシア (AM, AZ, BY, KG, KZ, RU, TJ, TM), ヨーロッパ (AL, AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HR, HU, IE, IS, IT, LT, LU, LV, MC, MK, MT, NL, NO, PL, PT, RO, RS, SE, SI, SK, SM, TR), OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, KM, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

添付公開書類 :

- 一 国際調査報告 (条約第21条(3))

unit 103 determines that the communication data of the response communication is normal, and resets the flag.

(57) 要約 : 通信許可リスト変換部 1 2 3 は、検知ルールに対応関係が記述された要求通信及び応答通信に対して 1 以上のフラグを割り当て、当該フラグに対して設定すべき値を指定したフラグ操作の内容と、当該フラグに当該設定すべき値が設定されているかを判定するためのフラグ条件とを対応させて通信許可リストに記述する。判定部 1 0 3 は、要求通信の通信データが正常であると判定した後に、当該フラグに設定すべき値をセットし、要求通信に対する応答通信の通信データが正常であるか否かを判定する場合に、当該フラグに設定すべき値が設定されているか否かを判定し、設定されていた場合に、応答通信の通信データを正常であると判定して、当該フラグをリセットする。

明 細 書

発明の名称：

データ判定装置、データ判定方法、および、データ判定プログラム

技術分野

[0001] 本発明は、データ判定装置、データ判定方法、および、データ判定プログラムに関し、特に、ネットワークへの不正な侵入を検知するためのデータ判定装置、データ判定方法、および、データ判定プログラムに関する。

背景技術

[0002] 近年、産業制御システムにおいて、当該システムがネットワークに接続されるケースが増大している。そのため、システムがサイバー攻撃の標的になるケースが増加している。従って、産業制御システムにおいては、サイバー攻撃によるネットワークへの侵入を検知するために、以下のような侵入検知システムが用いられている。

[0003] 従来の侵入検知システムでは、産業制御システムのネットワーク通信が固定的であることを利用して、送信先アドレスと送信元アドレスとのペアを設定およびプロトコルを設定することで、許可される通信を定義する。そして、侵入検知システムは、許可された通信以外を異常と判定することによって、未知の攻撃に対しても、その侵入を検知するホワイトリスト型の対策を取っている（例えば、特許文献1，2参照）。

[0004] また、許可する通信シーケンスを定義して、各々の通信シーケンスにおいて、未接続、通信中、異常処理等の通信の状態を管理する方式が提案されている（例えば、特許文献2参照）。

[0005] さらに、通信のトランザクションをステートマシンで記述し、通信の順序をホワイトリストとして記述できる方法が提案されている（例えば、非特許文献1参照）。

[0006] また、検知ルールの増加に伴い、いかに検索を高速化するかが課題となっている。パケットデータのマッチングを行うDPI（Deep Packet

t Inspection) では、Bloom Filterを用いる手法 (例えば、非特許文献2参照)、および、マルチコアプロセッサを用いる手法 (例えば、非特許文献3, 4参照) が提案されている。

先行技術文献

特許文献

[0007] 特許文献1：特許第4688420号公報

特許文献2：特開2001-034553号公報

非特許文献

[0008] 非特許文献1：Niv Goldenberg, Avishai Wool, “Accurate Modeling of Modbus/TCP for Intrusion Detection in SCADA Systems”, International Journal of Critical Infrastructure Protection, Volume 6, Issue 2, June 2013.

非特許文献2：Sarang Dharmapurikar, Praveen Krishnamurthy, Todd Sproull, John Lockwood, “Deep Packet Inspection Using Parallel Bloom Filters.”, In Proc. 11th Symp. High Performance Interconnects (HOTI’ 03), pages 44-51, Stanford, California, 2003.

非特許文献3：Marco Danelutto, Luca Deri, Daniele De Sensi, Massimo Torquati, “Deep Packet Inspection on Commodity Hardware using FastFlow”, Advances in Parallel Computing, Volume 25, Pages 92-99, January 2014.

非特許文献4：Cheng-Hung Lin, Sheng-Yu Tsai, Chen-Hsiung Liu, Shih-Chieh Chang, Jyuo-Min Shyu, “Accelerating String Matching Using Multi-Threaded Algorithm on GPU”, Global Telecommunications Conference (GLOBECOM 2010), Pages: 1-5, December 2010, IEEE.

発明の概要

発明が解決しようとする課題

[0009] 特許文献1, 2などに記載の従来のホワイトリストは、パケット単体がル

ールにマッチするかを判定するものが多い。しかしながら、近年、産業制御システムをターゲットにした、例えばStuxnetのように、単一パケットの判定によっては検知できない攻撃も存在する。これらの攻撃を検知するためには、通信が行われた時のシステムまたは装置の状態、および、要求と応答との対応関係などを検知対象に含める必要がある。しかしながら、特許文献1では、そのような対策はとられていない。

[0010] 特許文献2に記載の従来技術においては、送信元及び送信先の通信状態を監視し、それらの通信状態が、あらかじめ規定された通信シーケンスに従った通信状態であるか否かを判定し、判定結果に従って、アクセス制御を行う。しかしながら、この場合、第三者が、乗っ取ったサーバから通信シーケンスに従った通信を行った場合には、当該通信がサイバー攻撃であることを検知することができないので、その結果、プログラムを不正に書き換える攻撃データなども通信可能になってしまうという課題がある。

[0011] 一方、非特許文献1等に記載の従来技術においては、要求と応答との対応関係も検知対象に含められているので、サイバー攻撃をより高度に検知することを可能にできる。しかし、非特許文献1では、複数台の機器の通信を1台の検知装置で検知する場合、全装置間の通信の組み合わせをステートマシンで記述しなければならない、組み合わせ爆発を起こす。

[0012] また、検索の高速化において、非特許文献2に記載の従来技術では、False Positiveの可能性があるため、ホワイトリスト型で使用すると、攻撃を見逃す可能性がある。

[0013] また、非特許文献3に記載の従来技術は、判定処理の並列化によって高速化することを目的としており、判定対象自体を削減することはできない。また、並列プログラミングを実行できるプロセッサ上でしか動作しないという課題がある。

[0014] 本発明は、かかる課題を解決するためになされたものであり、組み合わせ爆発を抑え、高速かつ高精度に、第三者によってサーバが乗っ取られて当該サーバからサイバー攻撃された場合においても、通信データが不正なもので

あることを検知することが可能な、データ判定装置、データ判定方法、および、データ判定プログラム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

[0015] 本発明は、自装置に対して設定されるフラグの現在値を格納するフラグ管理部と、複数の運用状態間を遷移する自装置の現在の運用状態を格納するとともに、外部からの入力信号、および、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値のうちのいずれか1以上に応じて、前記運用状態間の遷移が定義されている状態遷移モデルに従って、前記自装置の運用状態を遷移させる状態管理部と、要求通信を構成する通信データと前記要求通信に対する応答通信を構成する通信データとの対応関係を記述した検知ルールを、前記運用状態ごとに通信が許可された通信データを予め登録する通信許可リストに変換する、通信許可リスト変換部と、前記状態管理部が格納する前記自装置の前記現在の運用状態と、前記通信許可リストと、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値とのいずれか1以上を用いて、前記自装置に入力された通信データが、前記通信許可リストに登録された前記現在の運用状態における通信データであるか否かを判定することで、前記自装置に入力された前記通信データが正常か異常かを判定する判定部とを備え、前記通信許可リスト変換部は、前記検知ルールを前記通信許可リストに変換するとき、前記検知ルールに対応関係が記述された前記要求通信及び前記応答通信に対してフラグを割り当て、当該フラグに対する設定値を指定したフラグ操作の内容と、前記フラグに前記設定値が設定されているかを判定するためのフラグ条件とを対応させて、前記通信許可リストに記述し、前記判定部は、前記要求通信の通信データが正常であると判定した後に、前記フラグ操作の内容に従って、前記フラグに前記設定値をセットし、前記要求通信に対する前記応答通信の通信データが正常であるか否かを判定する場合に、前記フラグ条件に基づいて前記フラグに前記設定値が設定されているか否かを判定し、前記設定値が設定されていた場合に、前記応答通信の通信データを正常であると判定して、前記フラグをリセットする、データ判定装置である。

発明の効果

[0016] 本発明に係るデータ判定装置においては、通信許可リストに正常な通信を定義する際に、要求通信と応答通信との対応関係を記述するようにしたので、組み合わせ爆発を起こさずに、すべての通信データを記述することができる。また、要求通信と応答通信との対応関係をフラグのセット／リセットで判定できるようにし、要求通信と応答通信との対応関係も考慮して通信データが正常か異常かを判定するようにしたので、第三者によってサーバが乗っ取られて当該サーバからサイバー攻撃された場合においても、通信データが不正であることを検知することができる。また、要求通信と応答通信との対応関係を定義することにより、増大する検知ルールの検索を高速に行うことができる。

図面の簡単な説明

[0017] [図1]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置の構成を示したブロック図である。

[図2]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置の変形例の構成を示したブロック図である。

[図3]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における状態遷移モデル記憶部に記憶された状態遷移モデルの一例を示した図である。

[図4]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における検知ルール格納部に格納された検知ルールリストの一例を示す図である。

[図5]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における通信許可リスト格納部に格納された通信許可リストの一例を示す図である。

[図6]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における通信許可リスト格納部に格納された通信許可リストの一例を示す図である。

[図7]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における通信許可リスト格納部に格納された通信許可リストの一例を示す図である。

[図8]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における通信許可リスト格納部に格納された通信許可リストの一例を示す図である。

[図9]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置のハードウェア構成を示したブロック図である。

[図10]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置におけるデータ判定処理の流れを示したフローチャートである。

[図11]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における判定部の処理の流れを示したフローチャートである。

[図12]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置における通信許可リスト変換部の処理の流れを示したフローチャートである。

[図13]本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置から得られる効果を説明する図である。

発明を実施するための形態

[0018] 実施の形態1.

図1および図3～図8を用いて、本発明の実施の形態1に係るデータ判定装置101の構成について説明する。ここでは、図1に示すように、本実施の形態1に係るデータ判定装置101が、監視制御装置200およびコントローラ300に接続されていて、監視制御装置200とコントローラ300との間で双方向通信される通信データを判定対象とする場合について説明する。但し、以下では、コントローラ300から監視制御装置200へ送信されるデータを送信データ111と呼び、コントローラ300が監視制御装置200から受信するデータを受信データ112と呼ぶこととする。また、データ判定装置101、監視制御装置200、および、コントローラ300を備えるシステムを、データ判定システム500と称する。

[0019] 図1に示すように、データ判定装置101は、ネットワーク400に接続されている。データ判定装置101は、ネットワーク400を介して、監視制御装置200に接続される。また、データ判定装置101は、コントローラ300に接続されている。データ判定装置101は、監視制御装置200とコントローラ300との間で送信される通信データの仲介を行う。また、データ判定装置101は、当該通信データが不正アクセスによるものか否か

の判定も行う。このように、データ判定装置101は、ネットワーク400に侵入する攻撃を検知する侵入検知装置および侵入検知システムを構成している。

[0020] ここでは、コントローラ300が産業制御システムに備えられている場合を例に挙げる。但し、その場合に限られることはなく、コントローラ300は、任意のシステムに備えることができる。コントローラ300は、アプリケーション310を備える。アプリケーション310は、送信データ111を、データ判定装置101を介して、監視制御装置200に送信する。また、アプリケーション310は、受信データ112を、データ判定装置101を介して、監視制御装置200から受信する。送信データ111および受信データ112が、本実施の形態1に係るデータ判定装置の判定対象であるため、以下では、受信データ112および送信データ111を、まとめて、通信判定データ113と呼ぶこととする。

[0021] 一方、監視制御装置200は、コントローラ300が備えられた産業制御システムを監視制御するサーバである。

[0022] データ判定装置101は、監視制御装置200からネットワーク400を介して受信した受信データ112を、コントローラ300に送信する。また、データ判定装置101は、コントローラ300のアプリケーション310が送信した送信データ111を、ネットワーク400を介して、監視制御装置200に送信する。データ判定装置101は、受信データ112及び送信データ111を仲介する過程において、ネットワーク400への攻撃的な侵入を検知するデータ判定処理を行う。

[0023] 図1に示すように、データ判定装置101は、状態管理部104、タイマー108、通信許可リスト格納部109、通信許可リスト変換部123、検知ルール格納部124、判定部103、通信部102、警報部110、操作部106、フラグ管理部107、および、状態遷移モデル記憶部105を有する。但し、タイマー108、通信許可リスト格納部109、検知ルール格納部124、警報部110、操作部106については、必ずしも設けなくて

もよい。

[0024] 状態遷移モデル記憶部105は、自装置が取得した取得情報に応じて、複数の運用状態の各運用状態間を遷移するための状態遷移モデル114を記憶する。自装置とは、データ判定装置101自身である。また、取得情報とは、データ判定装置101の状態を遷移させる要素である。取得情報は、通信により外部から取得される通信データと、自装置に対する入力操作を受け付けたことを示す操作信号120と、タイマー108から出力されるタイマー現在値117と、フラグ管理部107から出力されるフラグ現在値115とを含む。

[0025] 図3に、状態遷移モデル114の一例を示す。図3は一例であり、状態遷移モデル114は必ずしも図3の通りでなくてもよい。

図3において、符号301～308は、データ判定装置101の複数の運用状態の例を示す。ここでは、運用状態の例として、停止中301、立上げ302、制御中303、立下げ304、保守305、立上げ306、試運転307、立下げ308が挙げられている。

また、図3において、1つの運用状態と他の運用状態との間には、運用状態間の状態遷移の例が示されている。例えば、図3の例では、データ判定装置101は、電源投入時に停止中301に遷移する。また、停止中301から「立上げ開始」を実行すると、立上げ302に移行する。また、立上げ302から「立上げ完了」すると、制御中303に移行する。これらの「立上げ開始」、「立上げ完了」などが、各運用状態間の状態遷移の情報である。状態遷移モデル114においては、どの運用状態から、どの運用状態に遷移するかが予め定義されている。従って、停止中301からは立上げ302に遷移することが定義されているため、停止中301から他の運用状態303～307のいずれにも遷移することはない。

また、「立上げ開始」等の状態遷移を指示する状態遷移指令信号は、操作部106にユーザによって入力される操作信号120、データ判定装置101が受信した受信データ112または送信データ111、フラグ管理部10

7からのフラグ現在値115、タイマー108からのタイマー現在値117である。

このように、状態遷移モデル114には、各運用状態301～307の情報と、それらの運用状態間の状態遷移の情報とが含まれている。

[0026] 状態管理部104は、操作部106にユーザによって入力される操作信号120、データ判定装置101が受信した受信データ112または送信データ111、フラグ管理部107からのフラグ現在値115、タイマー108からのタイマー現在値117のうちの少なくとも1つが入力された場合に、状態遷移モデル114に従って、自装置、すなわちデータ判定装置101の運用状態を遷移させ、最新の運用状態を保有する。

[0027] 通信許可リスト格納部109は、通信許可ルール141として、通信許可リスト119a～119dを格納する。図5～図8に、通信許可リスト119a～119dの例をそれぞれ示す。図5～図8は一例であり、通信許可リスト119a～119dは必ずしも図5～図8の通りでなくてもよい。

図5に示す通信許可リスト119aは、ルール番号、送信元情報、送信先情報、コマンド種別、データサイズ、データ設定範囲、タイマー条件、フラグ条件、アクション番号の各項目を有する。

図6に示す通信許可リスト119bは、運用状態、ルール数、インデックス、ルール番号の各項目を有する。

図7に示す通信許可リスト119cは、アクション番号、タイマー操作、フラグ操作の各項目を有する。

図8に示す通信許可リスト119dは、運用状態、送信元情報、送信先情報、インデックス先頭番号、検索個数の各項目を有する。

但し、各通信許可リスト119a～119dにおける項目は、これらの例に限定されるものではなく、任意に設定可能である。

また、各通信許可リスト119a～119dの詳細については、後述する。

[0028] 検知ルール格納部124は、検知ルールリスト125を格納する。検知ル

ールリスト125は、要求通信とそれに応答する応答通信との対応関係が予め登録されている。検知ルールリスト125は、要求通信と応答通信との対応関係に基づいて、通信データが正常か異常かを判定するために、要求通信と応答通信との対応関係を記述している。図4に、検知ルールリスト125の例を示す。図4は一例であり、検知ルールリストは必ずしも図4の通りでなくてもよい。

[0029] 図4の例においては、検知ルールリスト125が、24個の検知ルール126を包含している。

[0030] 各検知ルール126には、固有のルール番号が付されている。各検知ルール126は、運用状態、ルール番号、送信元情報、送信先情報、要求通信のルール番号（以下、要求ルール番号とする）、応答通信のルール番号（以下、応答ルール番号とする）、コマンド種別、データサイズの上限值、データ設定範囲、コマンド実行の周期の各項目を有する。各検知ルール126は、さらに、タイマー現在値、フラグ現在値などの項目を有していてもよい。これらの項目は任意であり、通信データを特定することができる項目であれば、その他の項目でも構わない。

[0031] 図4に示すように、検知ルール126においては、運用状態が停止中301の場合は、ルール番号1～4のみを許可し、それ以外のルールを許可しない。同様に、運用状態が立上げ302の場合は、ルール番号5～8のみを許可し、それ以外のルールを許可しない。運用状態が制御中303、立下げ304、保守305の場合も同様である。このように、検知ルールリスト125においては、運用状態ごとに、通信が許可される通信データについて、要求通信と応答通信の対応関係が登録されている。

[0032] また、検知ルールリスト125において、要求通信と応答通信の対応関係は、要求ルール番号と応答ルール番号の対で表現する。但し、1つの要求ルール番号に対して、複数の応答ルール番号を設定してもよい。また、逆に、1つの応答ルール番号に対して、複数の要求ルール番号を設定してもよい。

[0033] 具体的に、要求通信と応答通信の対応関係について説明すると、図4の検

知ルールリスト 125 において、停止中 301 のルール番号「1」の検知ルール 126 は、送信元「192.168.0.10」から送信先「192.168.0.50」への「装置状態取得」の要求通信である。当該要求通信に対する応答ルール番号は「2」である。すなわち、当該要求通信に対する応答通信は、停止中 301 のルール番号「2」の検知ルール 126 である。当該応答通信は、送信元「192.168.0.50」から、「装置状態取得」を要求してきた送信先「192.168.0.10」に、装置状態の情報を送信する応答通信である。ここで、ルール番号「1」の検知ルール 126 において、コマンド実行の周期として「 1 ± 0.1 」が設定されている。従って、「 1 ± 0.1 」秒の周期で、「装置状態取得」の要求通信が、送信元「192.168.0.10」から送信先「192.168.0.50」へ繰り返し送信されることがわかる。このように、各検知ルール 126 において、自身が要求通信であれば、それに対応する応答通信のルール番号が「応答ルール番号」として登録されており、逆に、自身が応答通信であれば、それに対応する要求通信のルール番号が「要求ルール番号」として登録されている。このように、検知ルールリスト 125 においては、要求通信および応答通信の対応関係が、運用状態ごとに、すべて登録されている。

[0034] さらに具体的な例を挙げると、検知ルールリスト 125 の立上げ 302 のルール番号「5」の要求通信とルール番号「6」の応答通信とが対になっている。これらの検知ルールのコマンドは「装置起動」である。また、ルール番号「7」の要求通信とルール番号「8」の応答通信とが対、ルール番号「9」の要求通信とルール番号「10」の応答通信とが対、ルール番号「11」の要求通信とルール番号「12」の応答通信とが対、・・・のように、要求通信と応答通信との対応関係が定められている。

[0035] このように、検知ルールリスト 125 においては、要求通信と応答通信との対応関係がルール番号で記述されている。すなわち、検知ルールリスト 125 は、要求通信である通信データと、それに対する応答通信である通信データとの対応関係を検知するために、当該対応関係を記述している。

[0036] 通信許可リスト変換部 123 は、検知ルールリスト 125 から、図 5～図

8に示す通信許可リスト119a~119dを生成する。

[0037] 通信許可リスト変換部123は、まず、検知ルールに対応関係が記述された要求通信及び応答通信に対して1以上のフラグを割り当てる。そうして、通信許可リスト119a, 119cにおいて、要求通信および応答通信ごとに当該フラグに設定すべき値を指定するフラグ操作の内容と、当該フラグに当該値が設定されているかを判定するためのフラグ条件とを対応させて記述する。図5の通信許可リスト119aには、通信データごとに、ルール番号と、アクション番号と、フラグ条件との対応関係が記述されている。また、図7の通信許可リスト119cには、アクション番号とフラグ操作との対応関係が記述されている。従って、通信許可リスト119a, 119cを併せて参照することで、それらのアクション番号が共通であるため、フラグ操作の内容とフラグ条件との対応関係が分かる。本実施の形態では、通信許可リスト119a, 119cを分けているが、これらをまとめて1つの通信許可リストとしてもよい。

さらに、通信許可リスト変換部123は、通信許可リストの各通信データを、運用状態、送信元、送信先の優先順、または、運用状態、送信先、送信元の優先順でソートし、ソート後の順位を運用状態ごとにインデックスとして各通信データに付与した通信許可リスト119bを生成する。

また、通信許可リスト変換部123は、運用状態、送信元情報、および、送信先情報に基づいて、参照すべきソート後の通信許可リストの検索範囲を指定する先頭ポインタを示すインデックス先頭番号と、検索範囲の含まれる検索個数とを示す、通信許可リスト119dを生成する。

[0038] 以下、図4~図8を用いて、本実施の形態に係る通信許可リスト変換部123の動作について説明する。

図4に示す検知ルールリスト125が与えられると、通信許可リスト変換部123は、要求ルール番号と応答ルール番号との対応関係をフラグのON/OFFで表現する。

例えば、検知ルールリスト125で、ルール番号1の要求通信の応答ルー

ル番号が「2」の場合、通信許可リスト変換部123は、ルール番号「1」とルール番号「2」とが対応していると認識する。そのため、ルール番号「1」とルール番号「2」に対して、フラグF1を割り当てる。通信許可リスト変換部123は、通信許可リスト119aのルール番号「1」のルールが成立した時に、要求通信のアクションとして、図7の通信許可リスト119cにおいて、アクション番号「1」の「フラグ操作」として、フラグF1を「1」に設定するように「F1=1」と記述する。これが、フラグのONである。次に、通信許可リスト変換部123は、図5の通信許可リスト119aにおいて、ルール番号「2」の通信データにおいて、フラグF1が1にセットされたときに当該通信の許可が有効になるように、フラグ条件として、「F1==1」を記述する。これにより、ルール番号「2」の通信データが判定対象であったとすると、運用状態が「停止中301」のときに、送信元情報が「192.168.0.50」で、送信先情報が「192.168.0.10」で、コマンド種別が「装置状態取得」で、且つ、フラグ管理部107のフラグ現在値115において、フラグF1が「1」に設定されているときにのみ、当該通信データの通信許可が有効になる。すなわち、フラグF1が「1」に設定されていない状態で、ルール番号「2」の通信データが送信されていた場合には、当該通信データは不正アクセスによるもので、通信を不許可とすべきものである、と判定することができる。

また、通信許可リスト変換部123は、通信許可リスト119aのルール番号「2」のルールが成立した時に、応答通信のアクションとして、図7の通信許可リスト119cにおいて、アクション番号「2」の「フラグ操作」として、フラグF1を「0」に設定するように「F1=0」と記述する。これが、フラグのOFFである。

このように、通信許可リスト変換部123は、通信許可リスト119a～119dにおいて、要求ルール番号と応答ルール番号との対応関係をフラグのON/OFFで表現している。

[0039] これにより、後述する判定部103は、要求通信である通信データの判定

を行う際に、当該通信データが正常であると判定した場合に、当該要求通信のアクションとして、通信許可リストに記述されたフラグ操作の内容に従って、フラグ管理部107のフラグの現在値をセットする。ここでは、例えば、フラグF1に1を設定して、フラグF1をONにする。

判定部103は、当該要求通信に対応する応答通信の通信データの判定を行う際に、通信許可リストに記述されたフラグ条件に基づいて、フラグF1の現在値が、要求通信のアクションとして更新されたフラグF1の値である「1」と一致しているかを判定することで、当該応答通信が先の要求通信に正しく対応しているものかを判定して、当該応答通信が正常であるか否かを判定する。

判定部103は、応答通信が正常であると判定した場合には、当該応答通信のアクションとして、通信許可リストに記述されたフラグ操作の内容に従って、フラグ管理部107のフラグの現在値をリセットする。すなわち、ここでは、例えば、フラグF1に0を設定する。

このように、本実施の形態1においては、判定部103が、フラグのON/OFFによって、要求通信と応答通信との対応関係を確認することができる。

[0040] また、通信許可リスト変換部123は、運用状態ごとに、各運用状態で適用するルール数とルール番号とを示す図6の通信許可リスト119bを生成する。通信許可リスト変換部123は、図6の通信許可リスト119bを生成する際に、運用状態、送信元情報および送信先情報の優先度に基づいて、運用状態、送信先、送信元の優先順で、通信データをソートする。図6の通信許可リスト119bでは、図1の通信許可リスト119aの各通信データが、運用状態、送信元、送信先の優先順でソートされ、ソート後の順位が運用状態ごとに、インデックスとして各通信データに付与されている。すなわち、例えば、停止中301においては、ルール番号1, 3, 2, 4の順に通信データがソートされ、それぞれに対し、インデックス番号0, 1, 2, 3が付与されている。

- [0041] また、通信許可リスト変換部123は、送信元情報及び送信先情報から、参照すべき通信許可リスト119bのインデックス先頭番号と検索回数とを割り出すための、図8の通信許可リスト119dを生成する。図8の通信許可リスト119dにおいては、停止中301において、送信元情報が「192.168.0.50」で、送信先情報が「192.168.0.10」のときには、インデックス先頭番号が「2」で、検索回数が「2」である。そのため、判定部103が、インデックス先頭番号「2」、および、検索回数「2」に基づいて、図6の通信許可リスト119bを参照すると、ソート後の通信許可リストにおいて、「2」から始めるインデックスが検索範囲の先頭ポイントとなり、当該先頭ポイントを含む検索回数2個が検索範囲であることがわかる。判定部103は、このようにして、検索範囲を特定して、当該検索範囲に該当する通信許可リストの通信データと判定対象となる通信データとを比較することで、判定対象となる通信データが正常か異常かを判定する。
- [0042] さらに、通信許可リスト変換部123は、図5の通信許可リスト119aに記載の通信許可ルール141の参照頻度に従って、図6の通信許可リスト119bのルール番号を並べなおしてもよい。この際、送信元情報及び送信先情報の対応関係を保つように並べ替えを実施する。例えば、保守305のルールにおいて、ルール番号19と21とは同一送信元・同一送信先のルールであるため、並べ替えてもよいが、ルール番号21と23とは送信元・送信先が異なるため、並べ替えてはならない。
- [0043] なお、本実施の形態においては、このように、通信許可リスト変換部123が、4つの通信許可リスト119a～119dを生成すると説明したが、その場合に限らず、このうちの通信許可リスト119a, 119cのみを生成するようにしてもよい。但し、通信許可リスト119b, 119dを生成した場合には、検索範囲を絞ることが可能になるため、判定部103の判定処理の処理時間を短縮することができる。
- [0044] 図1の説明に戻る。通信部102は、ネットワーク400を介して、監視制御装置200に接続されている。通信部102は、監視制御装置200か

らネットワーク400を介して受信データ112を受信し、受信した受信データ112を判定部103に出力する。また、通信部102は、判定部103から送信データ111を受信し、受信した送信データ111をネットワーク400を介して監視制御装置200に送信する。通信部102は、ネットワーク入出力部を構成している。

[0045] 状態管理部104は、データ判定装置101の運用状態を、状態遷移モデル114に基づいて管理する。状態遷移モデル114は予め設定され、データ判定装置101の記憶領域に記憶される。記憶領域は、例えば後述する図9のメモリ903または補助記憶装置902から構成される。状態管理部104は、操作部106からの操作信号120、コントローラ300からの送信データ111、監視制御装置200からの受信データ112、および、タイマー108からのタイマー現在値のうちの少なくともいずれか1つが入力された場合に、状態遷移モデル114に従って、自装置の運用状態を遷移させる。

[0046] また、状態管理部104は、判定部103によって通信判定データ113が通信許可ルール141に該当すると判定された場合、すなわち、判定部103によって通信判定データ113が正常であると判定された場合に、状態遷移モデル114に基づいて、自装置の運用状態を遷移させる。また、状態管理部104は、判定部103により通信判定データ113が通信許可ルール141に該当しないと判定された場合、すなわち、判定部103によって通信判定データ113が異常であると判定された場合に、自装置の運用状態を異常状態に遷移させてもよい。なお、状態管理部104は、通信判定データ113が正常と判定された場合に、運用状態を遷移するのみでもよい。以上のように、状態管理部104は、自装置であるデータ判定装置101の現在の運用状態121を保有する。

[0047] 操作部106は、ユーザが操作するボタン、タッチパネル、キーボード、マウスなどから構成される。操作部106は、ユーザからの操作入力があったときに、自装置に対する操作を受け付けたことを示す操作信号120を出

力する。

- [0048] タイマー108は、自装置の運用状態が継続する時間を計測する。運用状態ごとに、当該運用状態が継続される時間が予め設定されている。運用状態が遷移したときに、タイマー108には、その運用状態の継続時間が設定される。タイマー108は、設定された継続時間の値から一定周期(例えば1ms)で一定値を減算していき、値が0になった場合に減算を終了し、タイムアップ信号として、値が「0」のタイマー現在値117を出力する。また、タイマー108は、判定部103および状態管理部104からの要求に応じて、現在のタイマー108の値を、タイマー現在値117として出力する。なお、すべての運用状態に対して継続時間を予め設定しておく必要はなく、特定の運用状態に対してのみ継続時間を設定するようにしてもよい。
- [0049] フラグ管理部107は、判定部103から入力されるフラグ設定値116を保持し、判定部103および状態管理部104に対してフラグ現在値115を出力する。
- [0050] 判定部103は、通信判定データ113として、受信データ112を通信部102から取得するとともに、送信データ111をアプリケーション310から取得する。また、判定部103は、状態管理部104が保有する自装置の運用状態を現在の運用状態121として取得する。また、判定部103は、タイマー108からタイマー現在値117を取得し、さらに、フラグ管理部107からフラグ現在値115を取得する。判定部103は、現在の運用状態121、タイマー現在値117、フラグ現在値115、および、通信許可リスト格納部109が格納する通信許可リスト119a~119dを用いて、通信判定データ113が、現在の運用状態121において、通信許可ルール141に該当するか否かを判定する。
- [0051] 判定部103は、まず、受信データ112または送信データ111から、送信元情報および送信先情報を抽出する。次に、判定部103は、抽出した送信元情報および送信先情報と状態管理部104から取得した現在の運用状態121とを用いて、図8の通信許可リスト119dから、インデックス先

頭番号と検索個数とを割り出す。割り出したインデックス先頭番号と検索個数とに基づいて、判定部103は、図6の通信許可リスト119bに基づいて、参照すべき検索範囲を特定し、当該検索範囲に該当するルール番号を抽出する。例えば、運用状態が停止中301の状態、送信元情報が192.168.0.50で、送信先情報が192.168.0.10の通信判定データ113を判定する場合、判定部103は、図8の通信許可リスト119dから、インデックス先頭番号「2」を抽出するとともに、検索個数「2」を抽出する。そうして、判定部103は、図6の通信許可リスト119bの中から、運用状態が停止中301で、インデックス番号が「2」から始まるルールのルール番号が「2」であることを抽出し、さらに、検索個数「2」の情報に基づいて、ルール番号「2」とその隣のルール番号「4」とを抽出する。こうして、判定部103は、通信判定データ113が、図5の通信許可リスト119aのルール番号「2」または「4」のいずれかの通信許可ルール141に該当するか否かを判定する。

[0052] 判定部103は、このようにして、通信判定データ113が通信許可ルール141に該当するか否かを判定する。判定部103は、通信判定データ113が通信許可ルール141に該当すると判定した場合、通信判定データ113が正常であると判定するとともに、該当したルール番号の通信許可ルール141に記載されたアクション番号に対応するアクションを実行する。例えば、通信判定データ113がルール番号9の通信許可ルール141が該当した場合、図5の通信許可リスト119aのルール番号9の通信許可ルール141から、アクション番号「9」を抽出する。そうして、判定部103は、図7の通信許可リスト119cのアクション番号9に記載のアクションを実行する。すなわち、判定部103は、図7の通信許可リスト119cのアクション番号9の「タイマー操作」の内容に基づいて、タイマー108のタイマー値T2に「0」を代入し、アクション番号9の「フラグ操作」の内容に基づいて、フラグ管理部107のフラグF5に「1」をセットする。

[0053] 一方、判定部103は、通信判定データ113が通信許可ルール141に

該当しないと判定した場合、通信判定データ 113 が異常であると判定し、コントローラ 300 と監視制御装置 200 との間の通信を遮断する。また、判定部 103 は、警報部 110 に対して、通信判定データ 113 が異常であることを示す判定結果 122 を出力する。

[0054] 警報部 110 は、判定部 103 から、通信判定データ 113 が異常であることを示す判定結果 122 が入力された場合に、ユーザに対して異常を通知するための警報を出力する。すなわち、警報部 110 は、判定結果 122 が異常の場合に、警報を発する。警報部 110 が発する警報は、視覚的な警報でもよく、あるいは、聴覚的な警報であってもよい。視覚的な警報の場合には、警報部 110 を例えばランプから構成しておき、当該ランプの点灯または点滅動作を「警報」としてもよい。また、警報が聴覚的な警報の場合には、警報部 110 をブザーまたはスピーカから構成しておき、ブザー音の発声または音声メッセージの発声を「警報」としてもよい。また、「警報」として、警報部 110 が、例えばネットワーク 400 を経由して、別のサーバに警報信号を送信するようにしてもよい。また、警報部 110 を、後述する図 9 のディスプレイ 908 から構成し、判定部 103 の判定結果 122 を表示画面に表示するようにしてもよい。この場合、判定結果 122 が正常であった場合には、表示画面において「判定結果 122 が正常」の旨を示す表示を行う。一方、判定結果 122 が異常であった場合には、表示画面において「判定結果 122 が異常」の旨を示す表示を行うとともに、警報を発生させる。

[0055] 次に、図 2 を用いて、図 1 のデータ判定装置 101 の変形例について説明する。図 2 は、図 1 のデータ判定装置 101 とは異なる動作を行うデータ判定装置 101 a の構成について示している。

[0056] 図 1 に示すデータ判定装置 101 では、判定部 103 が通信判定データ 113 を判定した後に、受信データ 112 あるいは送信データ 111 を通信する構成を示した。

一方、図 2 に示すデータ判定装置 101 a においては、アプリケーション

310と監視制御装置200とが、データ判定装置101aを介さずに、送信データ111および受信データ112の通信を直接行っている。当該通信は、ネットワーク400を用いて行ってもよく、あるいは、専用の回線を用いて行ってもよい。このとき、データ判定装置101aは、通信部102を用いて、監視制御装置200とアプリケーション310との通信をキャプチャして通信判定データ113を取得し、取得した通信判定データ113の判定を行う。しかしながら、図2のデータ判定装置101aでは、判定部103による判定結果122が異常の場合においても、判定部103がアプリケーション310と監視制御装置200との間の通信を遮断することはできない。一方、警報部110により発せられた警報により、ユーザに異常を通知することはできるので、異常の通知を受けたユーザが、第三者による不正な攻撃に対する何らかの対処を行うことができる。

なお、図2のデータ判定装置101aの他の構成および動作は、図1のデータ判定装置101と同じであるため、ここでは、その説明を省略する。

[0057] 次に、図9を用いて、本実施の形態に係るデータ判定装置101のハードウェア構成の一例について説明する。

[0058] 図9に示すように、データ判定装置101は、例えばコンピュータから構成される。

データ判定装置101を構成するコンピュータは、プロセッサ901、補助記憶装置902、メモリ903、通信装置904、入力インタフェース905、ディスプレイインタフェース906といったハードウェアを備える。

プロセッサ901は、信号線910を介して、他のハードウェア902～906と接続され、これら他のハードウェア902～906を制御する。

入力インタフェース905は、入力装置907に接続されている。

ディスプレイインタフェース906は、ディスプレイ908に接続されている。

[0059] データ判定装置101における入力部である通信部102および操作部106は、入力装置907および入力インタフェース905である。また、デ

ータ判定装置101の出力部は、ディスプレイ908およびディスプレイインタフェース906である。また、図9では、図示を省略しているが、データ判定装置101には、警報部110を構成するハードウェアも設けられている。

- [0060] プロセッサ901は、プロセッシングを行うIC (Integrated Circuit) から構成される。プロセッサ901は、例えば、CPU (Central Processing Unit)、DSP (Digital Signal Processor)、GPU (Graphics Processing Unit) である。
- [0061] 補助記憶装置902は、例えば、ROM (Read Only Memory)、フラッシュメモリ、HDD (Hard Disk Drive) から構成される。
- [0062] メモリ903は、例えば、RAM (Random Access Memory) から構成される。
- [0063] 通信装置904は、データを受信するレシーバー9041及びデータを送信するトランスミッター9042を含む。通信装置904は、例えば、通信チップ又はNIC (Network Interface Card) から構成される。
- [0064] 入力インタフェース905は、入力装置907のケーブル911が接続されるポートである。入力インタフェース905は、例えば、USB (Universal Serial Bus) 端子から構成される。
- [0065] ディスプレイインタフェース906は、ディスプレイ908のケーブル912が接続されるポートである。ディスプレイインタフェース906は、例えば、USB端子又はHDMI (登録商標) (High Definition Multimedia Interface) 端子から構成される。
- [0066] 入力装置907は、例えば、マウス、キーボード又はタッチパネルから構成される。
- [0067] ディスプレイ908は、例えば、LCD (Liquid Crystal

Display) から構成される。

[0068] 補助記憶装置902には、図1に示す状態管理部104、判定部103、警報部110、フラグ管理部107、タイマー108、通信許可リスト変換部123（以下、状態管理部104、判定部103、警報部110、フラグ管理部107、タイマー108、通信許可リスト変換部123をまとめて「部」と表記する）の機能を実現するプログラムが記憶されている。上述したデータ判定装置101が備える「部」の機能を実現するプログラムは、データ判定プログラムとも称される。「部」の機能を実現するプログラムは、1つのプログラムであってもよいし、複数のプログラムから構成されていてもよい。当該プログラムは、メモリ903にロードされ、プロセッサ901に読み込まれ、プロセッサ901によって実行される。

[0069] 更に、補助記憶装置902には、OS (Operating System) も記憶されている。そして、OSの少なくとも一部がメモリ903にロードされ、プロセッサ901はOSを実行しながら、「部」の機能を実現するプログラムを実行する。

[0070] 図9では、1つのプロセッサ901が図示されているが、データ判定装置101が複数のプロセッサ901を備えていてもよい。そして、複数のプロセッサ901が「部」の機能を実現するプログラムを連携して実行してもよい。

[0071] また、「部」の処理の結果を示す情報、データ、信号値、変数値などが、メモリ903、補助記憶装置902、又は、プロセッサ901内のレジスタ又はキャッシュメモリにファイルとして記憶される。

[0072] また、「部」を「サーキットリー」で提供してもよい。

[0073] また、「部」を「回路」又は「工程」又は「手順」又は「処理」に読み替えてもよい。また、「処理」を「回路」又は「工程」又は「手順」又は「部」に読み替えてもよい。

[0074] 「回路」及び「サーキットリー」は、プロセッサ901だけでなく、ロジックIC又はGA (Gate Array) 又はASIC (Applica

tion Specific Integrated Circuit) 又は FPGA (Field-Programmable Gate Array) といった他の種類の処理回路をも包含する概念である。

[0075] なお、プログラムプロダクトと称されるものは、「部」として説明している機能を実現するプログラムが記録された記憶媒体、記憶装置などであり、見た目の形式に関わらず、コンピュータ読み取り可能なプログラムをロードしているものである。

[0076] 次に、図10を用いて、本実施の形態に係るデータ判定装置101のデータ判定方法であるデータ判定処理S100について説明する。

[0077] 上述したように、データ判定装置101は、状態遷移モデル114を記憶する状態遷移モデル記憶部105と、通信許可ルール141を通信許可リスト119a~119dとして格納する通信許可リスト格納部109とを備える。

[0078] 図10に示すように、まず、ステップS101の状態管理処理において、状態管理部104は、状態遷移モデル114に基づいて、自装置の運用状態を保有する状態管理処理S101を実行する。すなわち、状態管理部104は、操作信号120、受信データ112、送信データ111、フラグ管理部107からのフラグ現在値115、タイマー108からのタイマー現在値117のいずれか1以上に基づいて、状態遷移モデル114に従って自装置の運用状態を遷移させ、最新の運用状態を保有する。

[0079] 次に、ステップS110の通信処理において、通信部102および判定部103は、通信判定データ113を取得する。具体的には、通信部102が受信データ112を取得し、判定部103が送信データ111を取得する。

[0080] 次に、ステップS120の判定処理において、判定部103は、ステップS110の通信処理により取得された受信データ112を通信部102から取得するとともに、ステップS101の状態管理処理により保有された自装置の運用状態を現在の運用状態121として状態管理部104から取得する。また、判定部103は、タイマー108よりタイマー現在値117を取得

し、フラグ管理部107よりフラグ現在値115を取得する。判定部103は、現在の運用状態121と、タイマー現在値117と、フラグ現在値115と、通信許可リスト格納部109に格納されている通信許可リスト119a~119dとを用いて、通信判定データ113が現在の運用状態121において通信許可ルール141に該当するか否かを判定する。判定部103は、判定結果122を出力する。

[0081] 次に、ステップS130の分岐処理において、判定結果122が正常か否かを判定する。判定結果122が正常、すなわち、通信判定データ113が通信許可ルール141に該当する場合、ステップS140の正常処理に進む。一方、判定結果122が異常、すなわち、通信判定データ113が通信許可ルール141に該当しない場合、ステップS150の異常処理に進む。

[0082] ステップS140の正常処理において、状態管理部104は、取得した通信判定データ113、タイマー現在値117、フラグ現在値115、操作信号120のいずれか1以上を用いて、状態遷移モデル114に従って、自装置の運用状態を遷移させる。

[0083] 一方、ステップS150の異常処理において、状態管理部104は、自装置の運用状態を異常状態に遷移させる。また、警報部110は、判定部103からの判定結果122に基づいて警報を通知する。

[0084] 次に、図11を用いて、図10のステップS120の判定部103による判定処理について説明する。

[0085] まず、ステップS121において、判定部103は、受信データ112あるいは送信データ111を通信判定データ113として取得し、取得した通信判定データ113を解析する。判定部103は、当該解析により、通信判定データ113の中から、判定に必要な要素を抽出する。抽出される要素は、図5の通信許可リスト119aに記載されている項目であり、すなわち、送信元情報、送信先情報、コマンド種別等である。

[0086] 次に、ステップS122において、判定部103は、状態管理部104から現在の運用状態121を取得する。また、判定部103は、通信許可リス

ト格納部109から通信許可リスト119a~119dを取得する。

[0087] ステップS123において、判定部103は、ステップS122で取得した現在の運用状態121と通信許可リスト119a~119dとに基づいて、通信判定データ113が現在の運用状態121において許可されている通信データであるか、すなわち、通信許可ルール141に該当するか否かを判定する。判定の結果、通信判定データ113が通信許可ルール141に該当すれば、ステップS124に進む。一方、通信判定データ113が通信許可ルール141に該当しない、すなわち、通信判定データ113が許可されていない通信であれば、ステップS125に進む。

[0088] ステップS124において、判定部103は、「正常」を示す判定結果122を出力する。また、該当する通信許可ルール141に記載されたアクション番号に対応するアクションを実行する。判定部103は、当該アクション番号に基づいて、図7の通信許可リスト119cを参照して、例えば、フラグ管理部107に所定のフラグをセットする、あるいは、タイマー108に所定の値をセットする。

[0089] 一方、ステップS125においては、判定部103は、「異常」を示す判定結果122を警報部110に出力するとともに、通信判定データ113の通信を遮断する。あるいは、判定部103は、「異常」を示す判定結果122を出力するだけで、通信判定データ113の通信を遮断しなくてもよい。

[0090] 次に、図12を用いて、本発明における通信許可リスト変換部123の動作について説明する。

[0091] まず、ステップS201において、通信許可リスト変換部123は、検知ルール格納部124から、図4の検知ルールリスト125を取得する。通信許可リスト変換部123は、検知ルールリスト125から、各ルールごとの要求と応答との対応関係を解析する。解析結果は以下の3通りとなる。

- [0092] A) 要求と応答とが1:1対応
B) 要求と応答とが0:m対応 ($m \geq 1$)
C) 要求と応答とが1:n対応 ($n \geq 2$)

- [0093] A) は、1つの要求通信に対して、1つの応答通信が対応する関係である。例えば、TCPを用いたRead通信及びWrite通信が該当する。
- [0094] B) は、要求通信に対応して複数の応答通信が存在するが、応答通信間に依存関係がない関係である。例えば、ブロードキャストによるキープアライブ通信などが該当する。
- [0095] C) は、1つの要求通信に対して、複数の応答通信の候補があり、どれか1つが成立すれば、他は無効になる関係である。例えば、UDPを用いたコネクション型の通信が該当する。
- [0096] ステップS201の解析において、解析結果がA) の場合はステップS202に進み、解析結果がB) の場合はステップS205に進み、解析結果がC) の場合はステップS208に進む。以下に、それぞれの場合について説明する。
- [0097] 解析結果がA) の場合、まず、ステップS202において、図4の検知ルールリスト125の要求ルールのルール番号ごとに1つのフラグを定義し、当該ルール番号のアクション番号に対応する図7の通信許可リスト119cのアクションのフラグ操作に、当該フラグの設定操作を追記する。次に、ステップS203において、図5の通信許可リスト119aの応答ルールに、ステップS202で割り当てたフラグがセットされているかを判定するフラグ条件を追記する。次に、ステップS204において、応答ルールのアクション番号に対応する通信許可リスト119cのフラグ操作にステップS202で割り当てたフラグのリセット操作を追記する。
- [0098] 解析結果がB) の場合、まず、ステップS205において、図4の検知ルールリスト125の要求ルールのルール番号ごとにm個のフラグを定義し、当該ルール番号のアクション番号に対応する図7の通信許可リスト119cのアクションのフラグ操作に、当該フラグの設定操作を追記する。次に、ステップS206において、図5の通信許可リスト119aの応答ルールに、ステップS205で割り当てたm個のフラグを1つずつ割り当て、当該フラグがセットされているかを判定するフラグ条件を追記する。次に、ステップ

S 2 0 7において、応答ルールのアクション番号に対応する通信許可リスト 1 1 9 c のフラグ操作にステップ S 2 0 6 で割り当てたフラグのリセット操作を追記する。

[0099] 解析結果が C) の場合、まず、ステップ S 2 0 8 において、図 4 の検知ルールリスト 1 2 5 の要求ルールのルール番号ごとに 1 つのフラグを定義し、当該ルール番号のアクション番号に対応する図 7 の通信許可リスト 1 1 9 c のアクションのフラグ操作に、当該フラグの設定操作を追記する。次に、ステップ S 2 0 9 において、図 5 の通信許可リスト 1 1 9 a の全ての応答ルールに、ステップ S 2 0 8 で割り当てたフラグがセットされているかを判定するフラグ条件を追記する。次に、ステップ S 2 1 0 において、応答ルールのアクション番号に対応する通信許可リスト 1 1 9 c のフラグ操作にステップ S 2 0 8 で割り当てたフラグのリセット操作を追記する。

[0100] 以上で、本実施の形態に係るデータ判定装置 1 0 1 のデータ判定方法及びデータ判定処理 S 1 0 0 についての説明を終わる。

[0101] 以上のように、本実施の形態に係るデータ判定装置 1 0 1 は、以下の構成を有する。

(A) 自装置に対して設定されるフラグの現在値を格納するフラグ管理部 1 0 7。

(B) 複数の運用状態間を遷移する自装置の現在の運用状態 1 2 1 を格納するとともに、外部からの入力信号としての例えば通知データ、および、フラグ管理部 1 0 7 が格納するフラグの現在値 1 1 5 のうちのいずれか 1 以上に応じて、運用状態間の遷移が定義されている状態遷移モデル 1 1 4 に従って、自装置の運用状態を遷移させる状態管理部 1 0 4。

(C) 要求通信を構成する通信データと要求通信に対する応答通信を構成する通信データとの対応関係を記述した検知ルール 1 2 5 を、運用状態ごとに通信が許可された通信データを予め登録する通信許可リスト 1 1 9 a, 1 1 9 c に変換する、通信許可リスト変換部 1 2 3。

(D) 状態管理部 1 0 4 が格納する自装置の現在の運用状態 1 2 1 と、通

信許可リスト 119 a, 119 c と、フラグ管理部 107 が格納するフラグの現在値 115 とのいずれか 1 以上を用いて、自装置に入力された通信データ 113 が、通信許可リスト 119 a, 119 c に登録された現在の運用状態 121 における通信データであるか否かを判定することで、自装置に入力された通信データ 113 が正常か異常かを判定する判定部 103。

[0102] 通信許可リスト変換部 123 は、検知ルールを通信許可リスト 119 a, 119 c に変換するとき、検知ルールに対応関係が記述された要求通信及び応答通信に対して 1 以上のフラグを割り当て、当該フラグに対して設定すべき値を指定したフラグ操作の内容と、前記フラグに当該値が設定されているかを判定するためのフラグ条件との対応関係を、前記通信許可リストに記述する。

[0103] 判定部 103 は、要求通信である通信データの判定を行い、当該通信データが正常であると判定した場合に、当該要求通信のアクションとして、通信許可リストに記述されたフラグ操作の内容に基づいて、フラグ管理部 107 のフラグの現在値を更新する。ここでは、例えば、フラグ F1 に 1 を設定する。

判定部 103 は、当該要求通信に対応する応答通信の通信データの判定を行う際に、通信許可リストに記述されたフラグ条件に基づいて、フラグ F1 の現在値が、要求通信のアクションとして更新されたフラグ F1 の値である「1」と一致しているかを判定することで、当該応答通信が先の要求通信に正しく対応しているものかを判定して、当該応答通信が正常であるか否かを判定する。

判定部 103 は、応答通信が正常であると判定した場合には、当該応答通信のアクションとして、通信許可リストに記述されたフラグ操作の内容に従って、フラグ管理部 107 のフラグの現在値をリセットする。すなわち、ここでは、例えば、フラグ F1 に 0 を設定する。

このように、判定部 103 は、データの判定の際に、フラグの現在値の ON/OFF によって、要求と応答との対応関係を確認し、要求と応答との対

応関係が取れない場合に、通信データが不正な攻撃によるものであると判定するようにしたので、攻撃の検知を、より高度に行うことができる。

また、判定部103は、通信データが異常であると判定した場合、当該通信データの通信を遮断する。

[0104] 以上の構成により、本実施の形態に係るデータ判定装置においては、通信許可リストに正常な通信を定義する際に、要求通信と応答通信との対応関係を記述するようにしたので、組み合わせ爆発を起こさずに、すべての通信データを記述することができる。また、要求通信と応答通信との対応関係をフラグのセット／リセットで判定できるようにし、要求通信と応答通信との対応関係も考慮して通信データが正常か異常かを判定するようにしたので、第三者によってサーバが乗っ取られて当該サーバからサイバー攻撃された場合においても、通信データが不正であることを検知することができる。また、要求通信と応答通信との対応関係を定義することにより、増大する検知ルールの検索を高速に行うことができる。

[0105] また、通信許可リスト変換部123は、さらに、通信許可リスト119b、119dを生成してもよい。

すなわち、通信許可リスト変換部123は、通信許可リストの通信データを、運用状態、送信元、送信先の優先順、または、運用状態、送信先、送信元の優先順でソートし、ソート後の順位をインデックスとして各前記通信データに付与した、通信許可リスト119bを生成する。

また、通信許可リスト変換部123は、運用状態、送信元の情報、および、送信先の情報に基づいて参照すべきソート後の通信許可リスト119bの検索範囲を指定する先頭ポインタを示すインデックス先頭番号と検索回数とを示す通信許可リスト119dを生成する。

このとき、判定部103は、状態管理部104から自装置の現在の運用状態121を取得するとともに、判定対象となる通信データ113から送信元の情報および送信先の情報取得して、現在の運用状態121、送信元の情報、および、送信先の情報に基づいて、通信許可リスト119dから、イン

デックス先頭番号と検索個数とを抽出して、抽出したインデックス先頭番号と検索個数とに基づいてソート後の通信許可リスト 119b おける参照すべき検索範囲を特定して、当該検索範囲に該当する通信許可リスト 119a の通信データと判定対象となる通信データ 113 とを比較することで、判定対象となる通信データ 113 が正常か異常かを判定する。

[0106] また、必要に応じて、本実施の形態に係るデータ判定装置 101 は、さらに、以下の構成を有していてもよい。

(E) 複数の運用状態間を遷移する自装置の現在の運用状態の継続時間を計測するタイマー 108。

(F) 通信許可リスト 119a ~ 119d を格納する通信許可リスト格納部 109。

(G) 判定部 103 が通信データが異常であると判定した場合に、警報を発する警報部 110。

(H) 検知ルールを格納する検知ルール格納部 124。

[0107] 本実施の形態 1 によれば、上述したように、判定部 103 が、フラグの現在値の ON/OFF によって、要求と応答との対応関係を確認し、要求と応答との対応関係が取れない場合に、通信データが不正な攻撃によるものであると検知することができる。その一例を、図 13 を用いて説明する。図 13 は、BACnet 通信を例に説明している。図 13 における装置 1 および装置 2 は、コントローラ 300 および監視制御装置 200 に相当する。図 3 においては、データ判定装置 101 の図示は省略されている。

[0108] 図 13 において、(A) が正常時のシーケンスであり、(B) が攻撃時のシーケンスであるとする。(A)、(B) において、通信データ T1 の要求と通信データ T2 の応答とが対応しており、通信データ T3、T5、T7 の要求と通信データ T4、T6 の応答とが対応している。各対応に対してフラグが割り当てられている。

[0109] (A) では、装置 1 からの “Confirmed Request” 要求に対して、装置 2 が “Complex Ack” もしくは “Abort” を返すものとする。

- [0110] すなわち、図13の(A)では、通信データT1の“Confirmed Request”要求に対して、通信データT2の“Abort”が返され、通信データT3の“Confirmed Request”要求に対して、通信データT4の“Complex Ack”が返されている。
- [0111] また、通信データT4のように、装置2が装置1に対して“Complex Ack”を応答した場合は、装置1は“Segment Ack”を返し、このやりとりを2回行って、通信を終了するものとする。すなわち、装置2が通信データT4の“Complex Ack”を応答した場合は、装置1は、通信データT5の“Segment Ack”を返す。これが1回目のやりとりである。その後、装置2が、再び、通信データT6の“Complex Ack”を応答し、装置1が、通信データT7の“Segment Ack”を返す。これが2回目のやりとりである。こうして、通信を終了する。
- [0112] 以上が、正常時のシーケンス(A)である。このとき、データ判定装置101の判定部103は、フラグの値に基づいて、要求と応答との対応関係が成立しているかを判定している。
- [0113] これに対し、(B)においては、装置2に不正プログラムがインストールされた場合を示している。(B)における符号T3~T6は、(A)における符号T3~T6に対応している。(B)においては、装置2の不正プログラムにより、装置2から装置1への2回目の“Complex Ack”の送信の前に、装置2から“Abort”を流すという攻撃が行われたものとする。この場合、データ判定装置101の判定部103は、装置2から装置1への送信が“Complex Ack”でなく、フラグの値が一致しないことから、要求通信と応答通信の対応関係が成立していないと判定して、通信が異常であると判断し、これ以上の通信を行わない。仮に、装置2上の正規のプログラムが、その後に、“Complex Ack”を流しても、通信を完結することはできない。
- なお、装置2からの“Abort”自体は正常な通信であるため、従来のデータ判定装置であれば、このようなケースを見逃す可能性があったが、本実施の形態1によるデータ判定装置では、要求通信と応答通信の対応関係をデータ

判定に用いているため、このような、装置2が第三者に乗っ取られたようなケースにおいても、第三者からの攻撃を検知することができる。

[0114] さらに、本実施の形態1に係るデータ判定装置によれば、検知ルールが増大しても、送信元・送信先でインデックスを作成し、検索範囲を絞りこんでいるため、通信許可リストと判定対象データとのマッチングを高速に行うことができる。

[0115] さらに、本実施の形態1に係るデータ判定装置によれば、頻度による再ロード以外はすべて事前計算で実行できるため、判定処理に影響を与えずに実現できる。

符号の説明

[0116] 101 データ判定装置、102 通信部、103 判定部、104 状態管理部、105 状態遷移モデル記憶部、106 操作部、107 フラグ管理部、108 タイマー、109 通信許可リスト格納部、110 警報部、111 送信データ、112 受信データ、113 通信判定データ、114 状態遷移モデル、115 フラグ現在値、116 フラグ設定値、117 タイマー現在値、118 タイマー設定値、119 a, 119 b, 119 c, 119 d 通信許可リスト、200 監視制御装置、300 コントローラ、310 アプリケーション。

請求の範囲

[請求項1] 自装置に対して設定されるフラグの現在値を格納するフラグ管理部と、

複数の運用状態間を遷移する自装置の現在の運用状態を格納するとともに、外部からの入力信号、および、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値のうちのいずれか1以上に応じて、前記運用状態間の遷移が定義されている状態遷移モデルに従って、前記自装置の運用状態を遷移させる状態管理部と、

要求通信を構成する通信データと前記要求通信に対する応答通信を構成する通信データとの対応関係を記述した検知ルールを、前記運用状態ごとに通信が許可された通信データを予め登録する通信許可リストに変換する、通信許可リスト変換部と、

前記状態管理部が格納する前記自装置の前記現在の運用状態と、前記通信許可リストと、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値とのいずれか1以上を用いて、前記自装置に入力された通信データが、前記通信許可リストに登録された前記現在の運用状態における通信データであるか否かを判定することで、前記自装置に入力された前記通信データが正常か異常かを判定する判定部と

を備え、

前記通信許可リスト変換部は、前記検知ルールを前記通信許可リストに変換するときに、前記検知ルールに対応関係が記述された前記要求通信及び前記応答通信に対してフラグを割り当て、当該フラグに対する設定値を指定したフラグ操作の内容と、前記フラグに前記設定値が設定されているかを判定するためのフラグ条件とを対応させて、前記通信許可リストに記述し、

前記判定部は、前記要求通信の通信データが正常であると判定した後に、前記フラグ操作の内容に従って、前記フラグに前記設定値をセットし、前記要求通信に対する前記応答通信の通信データが正常であ

るか否かを判定する場合に、前記フラグ条件に基づいて前記フラグに前記設定値が設定されているか否かを判定し、前記設定値が設定されていた場合に、前記応答通信の通信データを正常であると判定して、前記フラグをリセットする、

データ判定装置。

[請求項2] 前記判定部が前記要求通信の通信データまたは前記応答通信の通信データが異常であると判定した場合に、警報を発する警報部を備えた、

請求項1に記載のデータ判定装置。

[請求項3] 前記自装置の前記現在の運用状態が継続している継続時間を計測するタイマーを備え、

前記状態管理部は、外部からの入力信号、前記タイマーのタイマー現在値、および、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値のうちいずれか1以上に応じて、前記状態遷移モデルに従って、前記自装置の運用状態を遷移させ、

前記判定部は、前記状態管理部が格納する前記自装置の前記現在の運用状態と、前記通信許可リストと、前記タイマーからの前記タイマー現在値と、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値とのいずれか1以上を用いて、前記自装置に入力された通信データが、前記通信許可リストに登録された前記現在の運用状態における通信データであるか否かを判定する、

請求項1または2に記載のデータ判定装置。

[請求項4] 前記通信許可リスト変換部は、

前記通信許可リストの前記通信データを、運用状態、送信元、送信先の優先順、または、運用状態、送信先、送信元の優先順でソートし、前記ソート後の順位をインデックスとして各前記通信データに付与するとともに、

前記運用状態、前記送信元の情報、および、前記送信先の情報に基

づいて参照すべき前記ソート後の前記通信許可リストの検索範囲を指定する先頭ポインタを示すインデックス先頭番号と検索個数とを示すリストを作成し、

前記判定部は、

前記状態管理部から前記自装置の前記現在の運用状態を取得するとともに、判定対象となる前記通信データから送信元の情報および送信先の情報を取得して、前記現在の運用状態、前記送信元の情報、および、前記送信先の情報に基づいて、前記リストから、前記インデックス先頭番号と前記検索個数とを抽出して、前記インデックス先頭番号と前記検索個数とに基づいて前記ソート後の前記通信許可リストにおける参照すべき検索範囲を特定して、前記検索範囲に該当する前記通信許可リストの前記通信データと前記判定対象となる前記通信データとを比較することで、前記判定対象となる前記通信データが正常か異常かを判定する、

請求項 1 から 3 までのいずれか 1 項に記載のデータ判定装置。

[請求項5] 前記状態遷移モデルは、さらに前記判定部が出力する判定結果に応じて前記運用状態が遷移することを定義する、

請求項 1 から 4 までのいずれか 1 項に記載のデータ判定装置。

[請求項6] 前記判定部が前記通信データが異常であると判定した場合に、前記通信データの通信を遮断する遮断部

を備えた請求項 1 から 5 までのいずれか 1 項に記載のデータ判定装置。

[請求項7] 自装置に対して設定されるフラグの現在値を格納するフラグ管理ステップと、

外部からの入力信号、および、前記フラグ管理ステップで格納された前記フラグの現在値のうちのいずれか 1 以上に応じて、前記自装置の複数の運用状態間の遷移が定義されている状態遷移モデルに従って、前記自装置の運用状態を遷移させ、前記自装置の現在の運用状態を

格納する状態管理ステップと、

要求通信を構成する通信データと前記要求通信に対する応答通信を構成する通信データとの対応関係を記述した検知ルールを、前記運用状態ごとに通信が許可された通信データを予め登録する通信許可リストに変換する、通信許可リスト変換ステップと、

前記状態管理ステップで格納された前記自装置の前記現在の運用状態と、前記通信許可リストと、前記フラグ管理ステップで格納された前記フラグの現在値とのいずれか1以上を用いて、前記自装置に入力された通信データが、前記通信許可リストに登録された前記現在の運用状態における通信データであるか否かを判定することで、前記自装置に入力された前記通信データが正常か異常かを判定する判定ステップと

を備え、

前記通信許可リスト変換ステップは、前記検知ルールを前記通信許可リストに変換するとき、前記検知ルールに対応関係が記述された前記要求通信及び前記応答通信に対してフラグを割り当て、当該フラグに対する設定値を指定したフラグ操作の内容と、前記フラグに前記設定値が設定されているかを判定するためのフラグ条件とを対応させて、前記通信許可リストに記述し、

前記判定ステップは、前記要求通信の通信データが正常であると判定した後に、前記フラグ操作の内容に従って、前記フラグに前記設定値をセットし、前記要求通信に対する前記応答通信の通信データが正常であるか否かを判定する場合に、前記フラグ条件に基づいて前記フラグに前記設定値が設定されているか否かを判定し、前記設定値が設定されていた場合に、前記応答通信の通信データを正常であると判定して、前記フラグをリセットする、

データ判定方法。

[請求項8]

データの判定を行うために、コンピュータを、

自装置に対して設定されるフラグの現在値を格納するフラグ管理部と、

複数の運用状態間を遷移する自装置の現在の運用状態を格納するとともに、外部からの入力信号、および、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値のうちのいずれか1以上に応じて、前記運用状態間の遷移が定義されている状態遷移モデルに従って、前記自装置の運用状態を遷移させる状態管理部と、

要求通信を構成する通信データと前記要求通信に対する応答通信を構成する通信データとの対応関係を記述した検知ルールを、前記運用状態ごとに通信が許可された通信データを予め登録する通信許可リストに変換する、通信許可リスト変換部と、

前記状態管理部が格納する前記自装置の前記現在の運用状態と、前記通信許可リストと、前記フラグ管理部が格納する前記フラグの現在値とのいずれか1以上を用いて、前記自装置に入力された通信データが、前記通信許可リストに登録された前記現在の運用状態における通信データであるか否かを判定することで、前記自装置に入力された前記通信データが正常か異常かを判定する判定部と

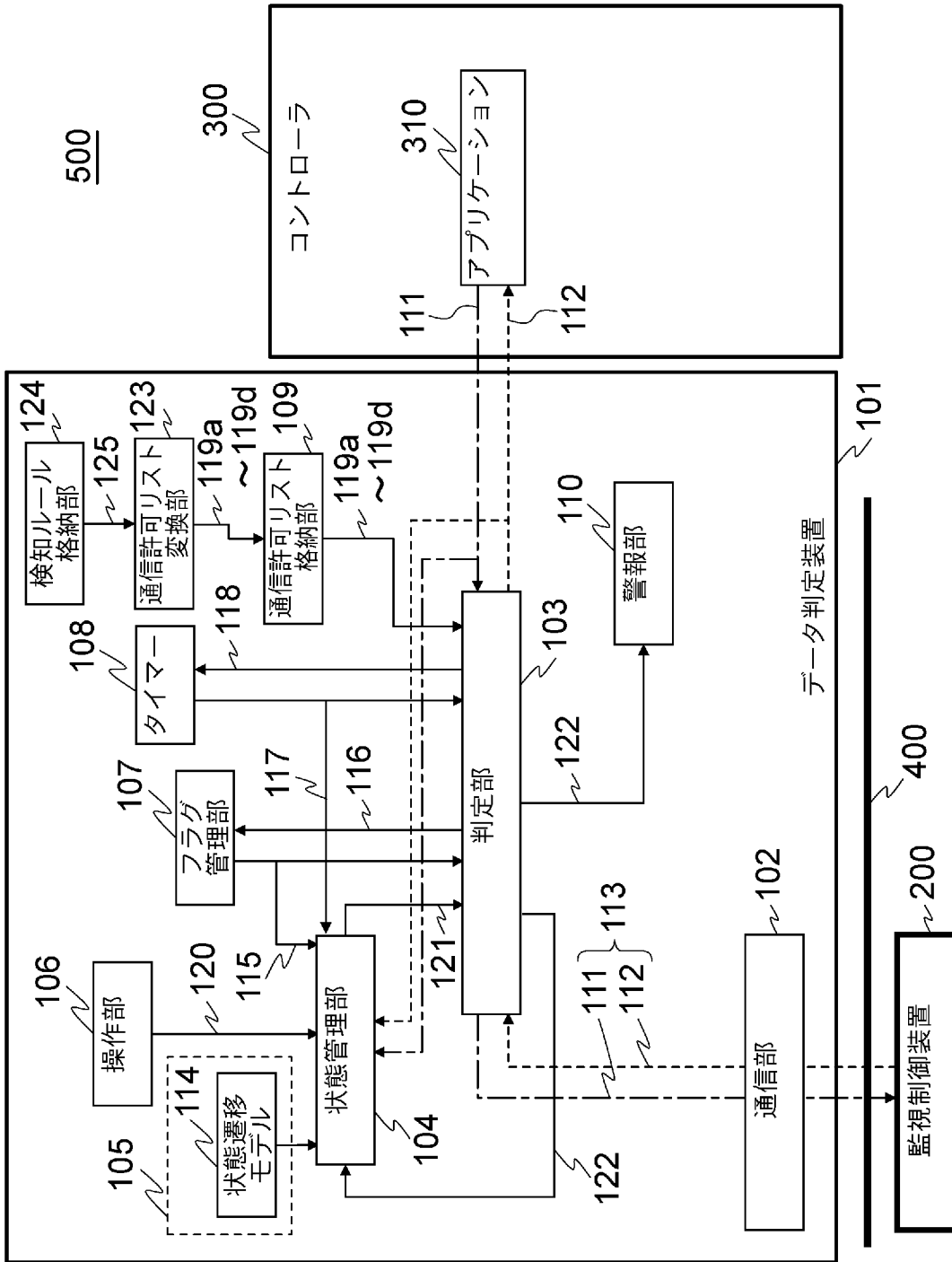
して機能させるためのデータ判定プログラムであって、

前記通信許可リスト変換部は、前記検知ルールを前記通信許可リストに変換するときに、前記検知ルールに対応関係が記述された前記要求通信及び前記応答通信に対してフラグを割り当て、当該フラグに対する設定値を指定したフラグ操作の内容と、前記フラグに前記設定値が設定されているかを判定するためのフラグ条件とを対応させて、前記通信許可リストに記述し、

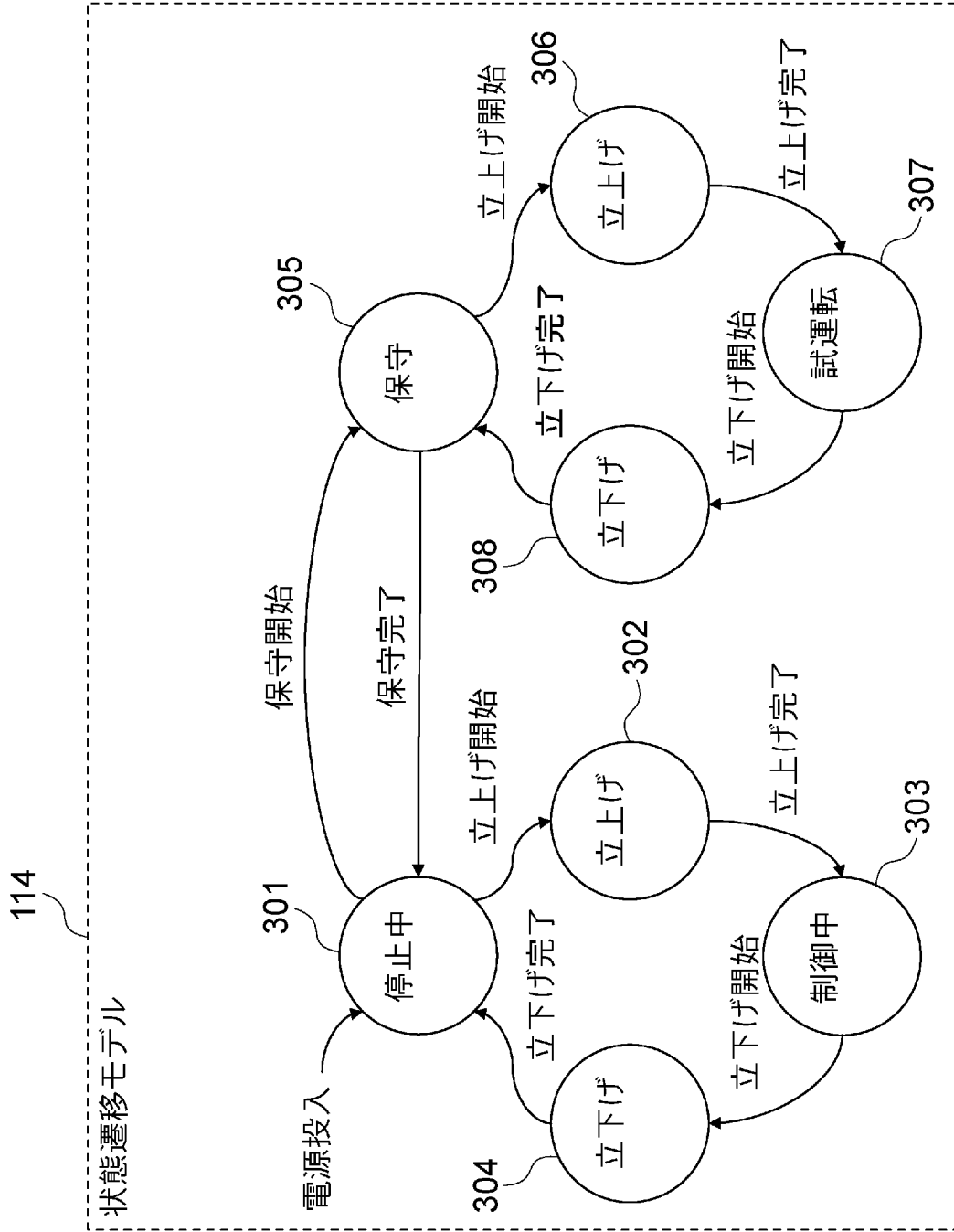
前記判定部は、前記要求通信の通信データが正常であると判定した後、前記フラグ操作の内容に従って、前記フラグに前記設定値をセットし、前記要求通信に対する前記応答通信の通信データが正常であるか否かを判定する場合に、前記フラグ条件に基づいて前記フラグに

前記設定値が設定されているか否かを判定し、前記設定値が設定されていた場合に、前記応答通信の通信データを正常であると判定して、前記フラグをリセットする、
データ判定プログラム。

[図1]



[図3]



[図4]

125

運用 状態	ルール 番号	受信データ条件									
		送信元情報	送信先情報	要求 ルール番号	応答 ルール番号	コマンド種別	データ サイズ	データ 設定範囲	周期[秒]		
停止中 301	1	192.168.0.10	192.168.0.50		2	装置状態取得	100	—	1±0.1		
	2	192.168.0.50	192.168.0.10	1		装置状態取得	100	—	—		
	3	192.168.0.10	192.168.0.50		3		
	4	192.168.0.50	192.168.0.10	4			
立上げ 302	5	192.168.0.10	192.168.0.50		6	装置起動	10	—	—		
	6	192.168.0.50	192.168.0.10	5		装置起動	10	—	—		
	7	192.168.0.10	192.168.0.50		8		
	8	192.168.0.50	192.168.0.10	7			
制御中 303	9	192.168.0.10	192.168.0.50		10	装置状態取得	100	—	1±0.1		
	10	192.168.0.50	192.168.0.10	9		装置状態取得	100	—	—		
	11	192.168.0.10	192.168.0.50		12	設定値変更	10	0~100	2以上		
	12	192.168.0.50	192.168.0.10	11		設定値変更	10	—	—		
	13	192.168.0.10	192.168.0.50		14		
	14	192.168.0.50	192.168.0.10	13			
立下げ 304	15	192.168.0.10	192.168.0.50		16	装置停止	10	—	—		
	16	192.168.0.50	192.168.0.10	15		装置停止	10	—	—		
	17	192.168.0.10	192.168.0.50		18		
	18	192.168.0.50	192.168.0.10	17			
保守 305	19	192.168.0.10	192.168.0.50		20	装置状態取得	100	—	1±0.1		
	20	192.168.0.50	192.168.0.10	19		装置状態取得	100	—	—		
	21	192.168.0.10	192.168.0.50		22	プログラム更新	1000	—	—		
	22	192.168.0.50	192.168.0.10	21		プログラム更新	10	—	—		
	23	192.168.0.10	192.168.0.51		23		
	24	192.168.0.51	192.168.0.10	24			

126

[図5]

ルール番号	送信元情報	送信先情報	コマンド種別	データサイズ	データ設定範囲	タイム条件	フラグ条件	アクション番号
1	192.168.0.10	192.168.0.50	装置状態取得	100	—	T1 > 0.9 T1 < 1.1	—	1
2	192.168.0.50	192.168.0.10	装置状態取得	100	—	—	F1=1	2
3	192.168.0.10	192.168.0.50	—	3
4	192.168.0.50	192.168.0.10	F2=1	4
5	192.168.0.10	192.168.0.50	装置起動	10	—	—	—	5
6	192.168.0.50	192.168.0.10	装置起動	10	—	—	F3=1	6
7	192.168.0.10	192.168.0.50	—	7
8	192.168.0.50	192.168.0.10	F4=1	8
9	192.168.0.10	192.168.0.50	装置状態取得	100	—	T2 > 0.9 T2 < 1.1	—	9
10	192.168.0.50	192.168.0.10	装置状態取得	100	—	—	F5=1	10
11	192.168.0.10	192.168.0.50	設定値変更	10	0~100	T3 > 2	—	11
12	192.168.0.50	192.168.0.10	設定値変更	10	—	—	F6=1	12
13	192.168.0.10	192.168.0.50	—	13
14	192.168.0.50	192.168.0.10	F7=1	14
15	192.168.0.10	192.168.0.50	装置停止	10	—	—	—	15
16	192.168.0.50	192.168.0.10	装置停止	10	—	—	F8=1	16
17	192.168.0.10	192.168.0.50	—	17
18	192.168.0.50	192.168.0.10	F9=1	18
19	192.168.0.10	192.168.0.50	装置状態取得	100	—	T4 > 0.9 T4 < 1.1	—	19
20	192.168.0.50	192.168.0.10	装置状態取得	100	—	—	F10=1	20
21	192.168.0.10	192.168.0.50	プログラム更新	1000	—	—	—	21
22	192.168.0.50	192.168.0.10	プログラム更新	10	—	—	F11=1	22
23	192.168.0.10	192.168.0.51	—	23
24	192.168.0.51	192.168.0.10	F12=1	24

119a

141

[図6]

119b

運用状態	ルール数	インデックス ルール番号					
		0	1	2	3	4	5
停止中301	4	0	1	2	3		
		1	3	2	4		
立上げ302	4	0	1	2	3		
		5	7	6	8		
制御中303	6	0	1	2	3	4	5
		9	11	13	10	12	14
立下げ304	4	0	1	2	3		
		15	17	16	18		
保守305	6	0	1	2	3	4	5
		19	21	23	20	22	24

[図7]

119c
N

アクション 番号	タイマ操作	フラグ操作
1	T1=0	F1=1
2		F1=0
3		F2=1
4		F2=0
5		F3=1
6		F3=0
7		F4=1
8		F4=0
9	T2=0	F5=1
10		F5=0
11	T3=0	F6=1
12		F6=0
13		F7=1
14		F7=0
15		F8=1
16		F8=0
17		F9=1
18		F9=0
19	T4=0	F10=1
20		F10=0
21		F11=1
22		F11=0
23		F12=1
24		F12=0

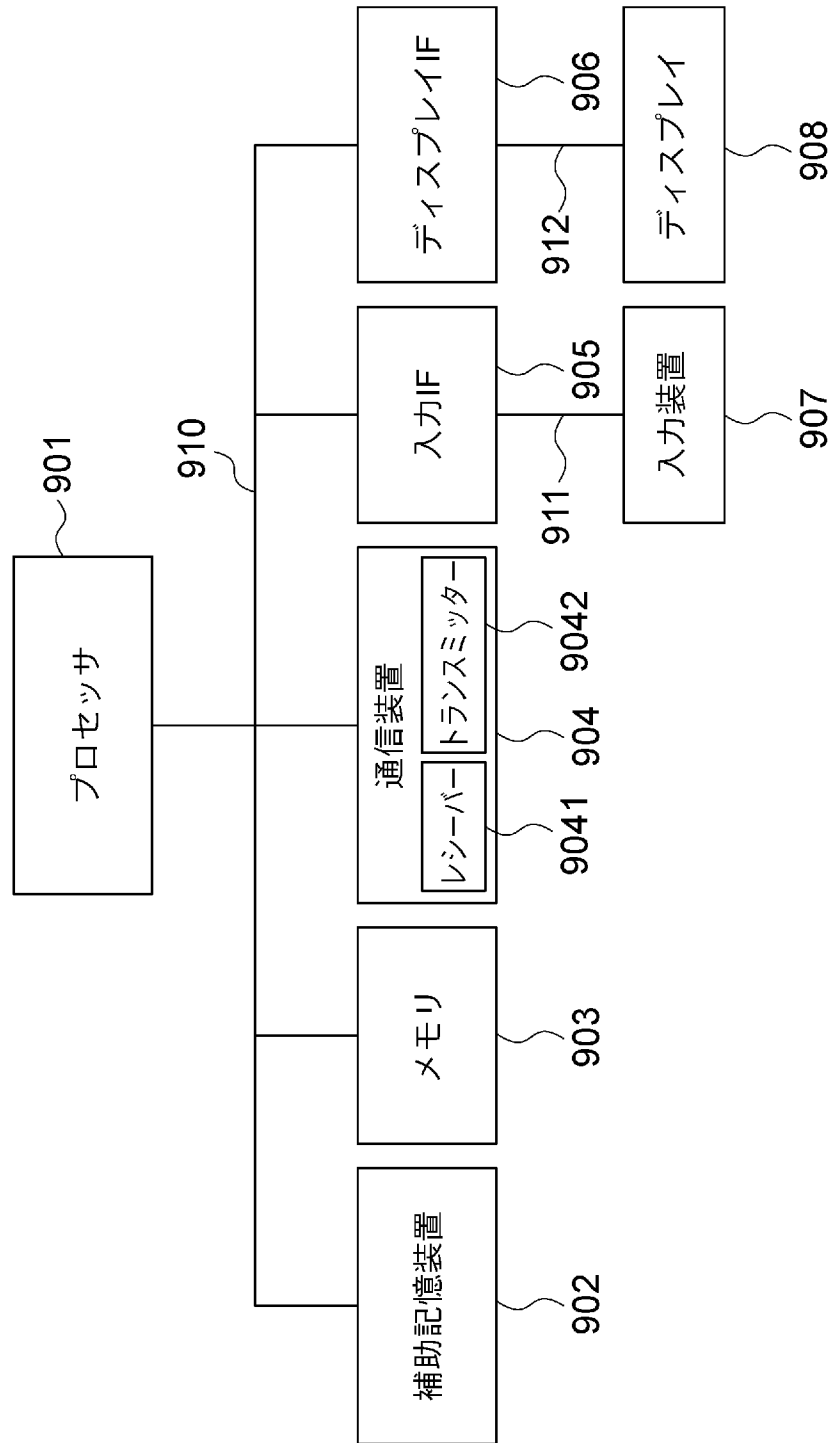
[図8]

119d

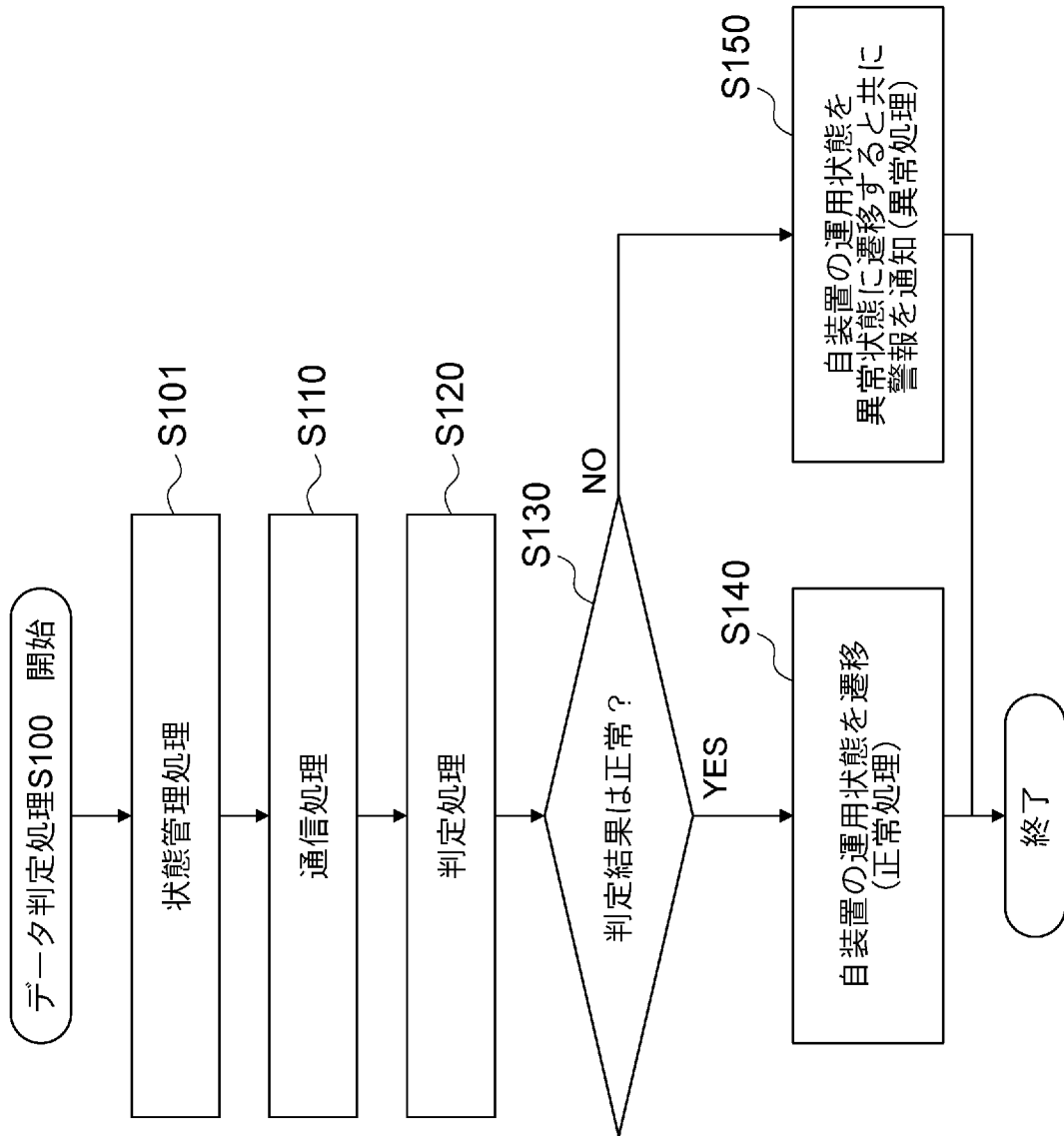
N

運用状態	送信元	送信先	インデックス先頭番号	検索個数
停止中301	192.168.0.10	192.168.0.50	0	2
	192.168.0.50	192.168.0.10	2	2
立上げ302	192.168.0.10	192.168.0.50	0	2
	192.168.0.50	192.168.0.10	2	2
制御中303	192.168.0.10	192.168.0.50	0	3
	192.168.0.50	192.168.0.10	3	3
立下げ304	192.168.0.10	192.168.0.50	0	2
	192.168.0.50	192.168.0.10	2	2
保守305	192.168.0.10	192.168.0.50	0	2
	192.168.0.10	192.168.0.51	2	1
	192.168.0.50	192.168.0.10	3	2
	192.168.0.51	192.168.0.10	5	1
	192.168.0.10	192.168.0.50	0	2

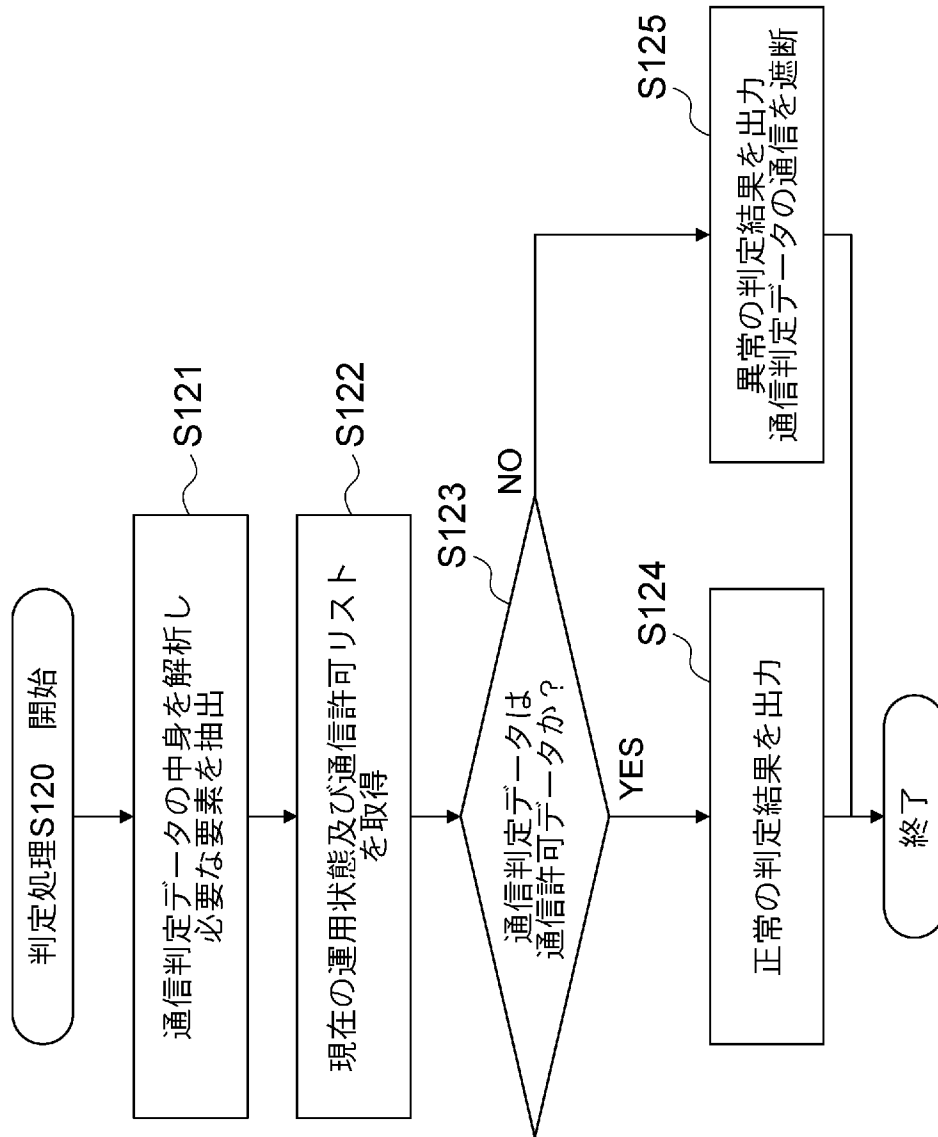
[図9]



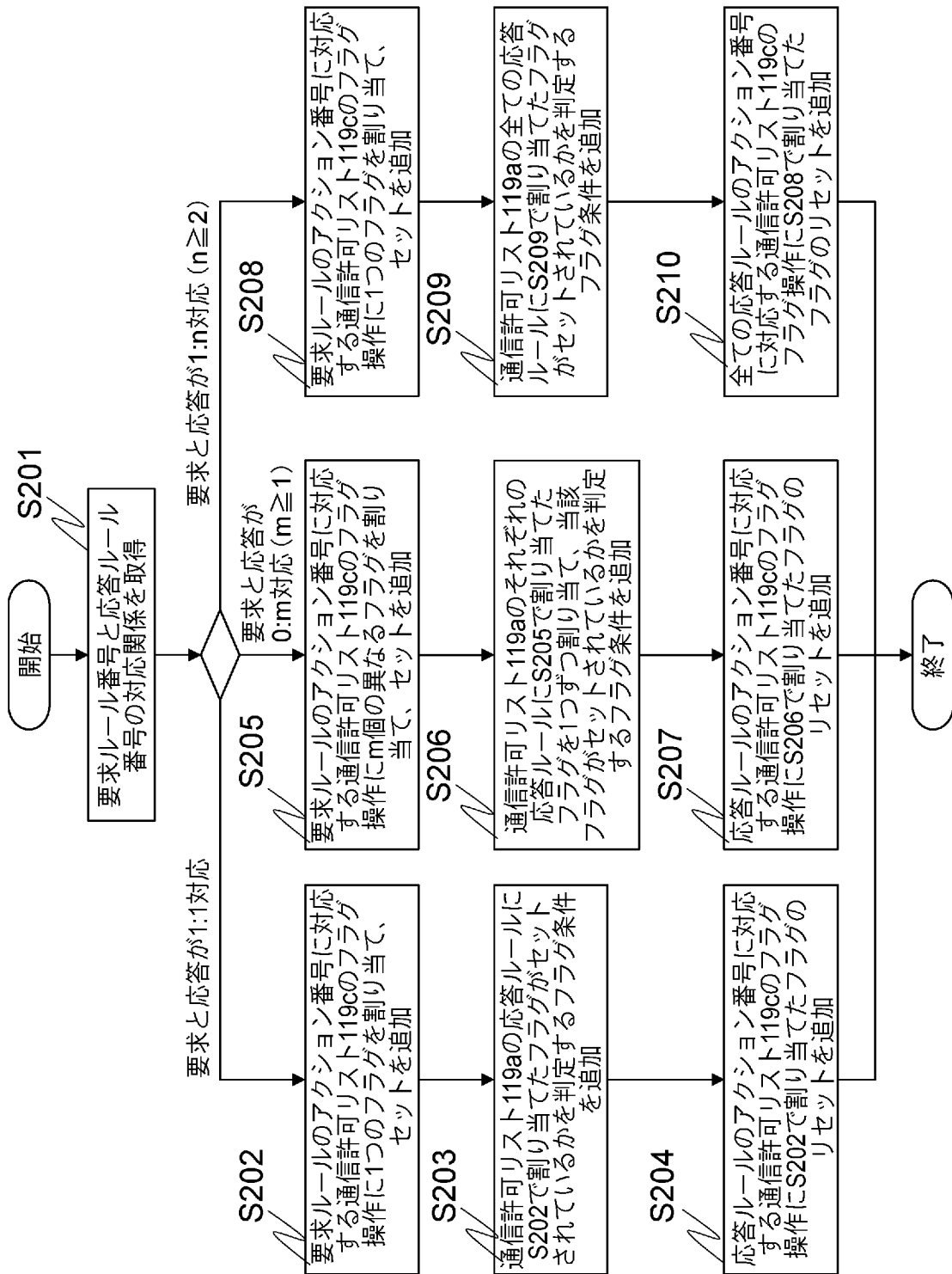
[図10]



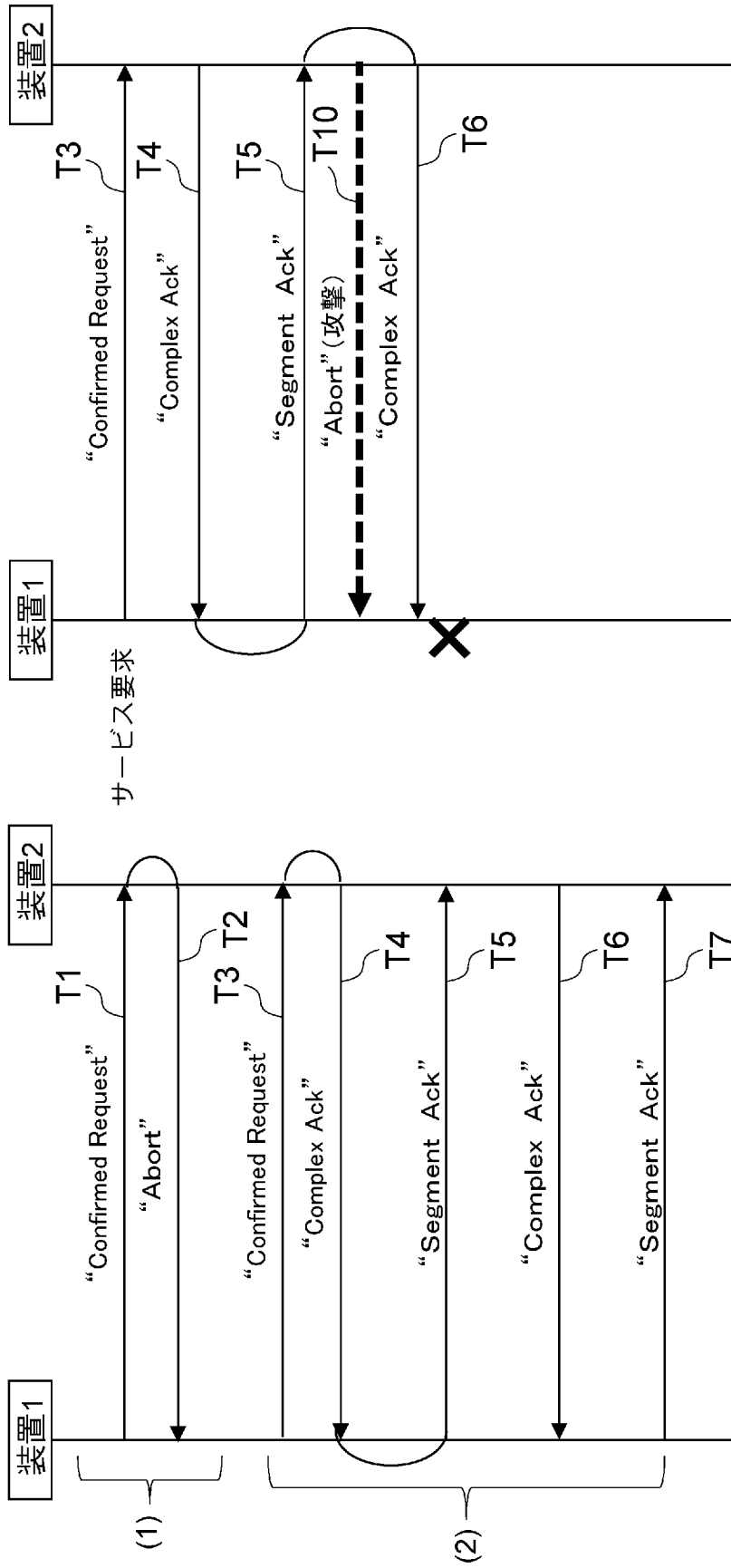
[図11]



[図12]



[図13]



(A)正常時のシーケンス

(B)攻撃時のシーケンス

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.
PCT/JP2017/002013

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER
G06F21/55(2013.01) i

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)
G06F21/55

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1922-1996	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2017
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2017	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2017

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	WO 2016/114077 A1 (Mitsubishi Electric Corp.), 21 July 2016 (21.07.2016), paragraphs [0078] to [0112]; fig. 14 to 19 & JP 6054010 B2	1-8
A	Tsunato NAKAI, "Plant Seigyo System Muke Whitelist-gata Kogeki Kenchi Kino no Sekkei", SCIS2016 [USB] SCIS2016 2016 Symposium on Cryptography and Information Security, 19 January 2016 (19.01.2016), pages 1 to 8	1-8
A	Koichi SHIMIZU, "Whitelist-gata Kogeki Kenchi ni Okeru Kenchi Rule no Jido Seisei", SCIS2016 [USB] SCIS2016 2016 Symposium on Cryptography and Information Security, 19 January 2016 (19.01.2016), pages 1 to 7	1-8

Further documents are listed in the continuation of Box C. See patent family annex.

* Special categories of cited documents:	"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention
"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance	"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone
"E" earlier application or patent but published on or after the international filing date	"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art
"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)	"&" document member of the same patent family
"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means	
"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed	

Date of the actual completion of the international search 15 February 2017 (15.02.17)	Date of mailing of the international search report 28 February 2017 (28.02.17)
--	---

Name and mailing address of the ISA/ Japan Patent Office 3-4-3, Kasumigaseki, Chiyoda-ku, Tokyo 100-8915, Japan	Authorized officer Telephone No.
--	---

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP2017/002013

C (Continuation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	Niv Goldenberg et al., Accurate modeling of Modbus/TCP for intrusion detection in SCADA systems, International Journal of Critical Infrastructure Protection, Volume 6, Issue 2, 2013.06, p.63-75	1-8

A. 発明の属する分野の分類（国際特許分類（IPC））

Int.Cl. G06F21/55(2013.01)i

B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料（国際特許分類（IPC））

Int.Cl. G06F21/55

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報	1922-1996年
日本国公開実用新案公報	1971-2017年
日本国実用新案登録公報	1996-2017年
日本国登録実用新案公報	1994-2017年

国際調査で使用した電子データベース（データベースの名称、調査に使用した用語）

C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求項の番号
A	WO 2016/114077 A1（三菱電機株式会社）2016.07.21, 段落 [0078]-[0112], 図 14-19 & JP 6054010 B2	1-8
A	中井 綱人, プラント制御システム向けホワイトリスト型攻撃検知 機能の設計, SCIS2016 [USB] SCIS2016 2 016 Symposium on Cryptography and Information Security, 2016.01.19, p.1-8	1-8

☑ C欄の続きにも文献が列挙されている。

☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

* 引用文献のカテゴリー

- 「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの
- 「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの
- 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献（理由を付す）
- 「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献
- 「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

- 「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの
- 「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの
- 「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの
- 「&」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

15.02.2017

国際調査報告の発送日

28.02.2017

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁（ISA/JP）
郵便番号100-8915
東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官（権限のある職員）

平井 誠

5S

9071

電話番号 03-3581-1101 内線 3546

C (続き) . 関連すると認められる文献		
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求項の番号
A	清水 孝一, ホワイトリスト型攻撃検知における検知ルールの自動生成, SCIS2016 [USB] SCIS2016 2016 Symposium on Cryptography and Information Security, 2016.01.19, p.1-7	1-8
A	Niv Goldenberg et al., Accurate modeling of Modbus/TCP for intrusion detection in SCADA systems, International Journal of Critical Infrastructure Protection, Volume 6, Issue 2, 2013.06, p.63-75	1-8