

(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
2019年3月28日(28.03.2019)



(10) 国際公開番号

WO 2019/059148 A1

(51) 国際特許分類:
G06F 21/57 (2013.01) *G06F 9/4401* (2018.01)

(21) 国際出願番号: PCT/JP2018/034355

(22) 国際出願日: 2018年9月18日(18.09.2018)

(25) 国際出願の言語: 日本語

(26) 国際公開の言語: 日本語

(30) 優先権データ:
特願 2017-180250 2017年9月20日(20.09.2017) JP

(71) 出願人: NECプラットフォームズ株式会社
(**NEC PLATFORMS, LTD.**) [JP/JP]; 〒2138511
神奈川県川崎市高津区北見方二丁目
6番1号 Kanagawa (JP).

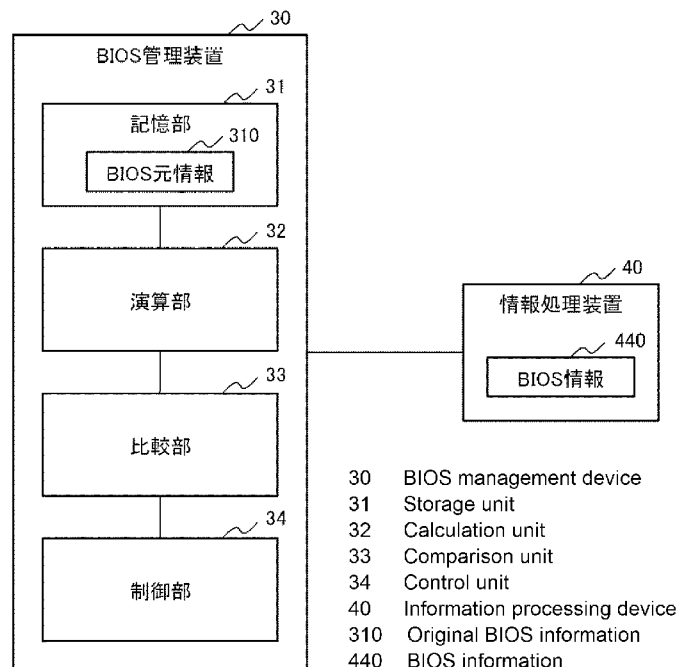
(72) 発明者: 神藤 雅弘(**JINDO Masahiro**); 〒2138511
神奈川県川崎市高津区北見方二丁目
6番1号 NECプラットフォームズ株
式会社内 Kanagawa (JP).

(74) 代理人: 下 坂 直 樹 (**SHIMOSAKA Naoki**);
〒1088001 東京都港区芝五丁目7番1号日
本電気株式会社内 Tokyo (JP).

(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, JO, KE, KG, KH,
KN, KP, KR, KW, KZ, LA, LC, LK, LR, LS, LU, LY,

(54) **Title:** BIOS MANAGEMENT DEVICE, BIOS MANAGEMENT SYSTEM, BIOS MANAGEMENT METHOD, AND BIOS MANAGEMENT PROGRAM-STORED RECORDING MEDIUM

(54) 発明の名称: B I O S 管理装置、B I O S 管理システム、B I O S 管理方法、及び、
B I O S 管理プログラムが格納された記録媒体



(57) **Abstract:** This BIOS management device 30 raises robustness against an unauthorized alteration of a BIOS by being provided with: a storage unit 31 which stores original BIOS information 310 used as original information of BIOS information 440 when the BIOS information 440 referred to by an information processing device 40 is stored in the information

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)）

processing device 40; a calculation unit 32 which executes different calculation processes on the BIOS information 440 and the original BIOS information 310, every time the information processing device 40 is activated; a comparison unit 33 which compares a first result obtained by executing the calculation process on the BIOS information 440 with a second result obtained by executing the calculation process on the original BIOS information 310; and a control unit 34 which controls the information processing device 40 to finish the activation by using the BIOS information 440, when the first result matches the second result.

(57) 要約：BIOS管理装置30は、情報処理装置40が参照するBIOS情報440が、情報処理装置40に格納された際にBIOS情報440の元情報として使用されたBIOS元情報310を記憶している記憶部31と、情報処理装置40が起動する度に異なる演算処理を、BIOS情報440とBIOS元情報310に対して実行する演算部32と、BIOS情報440に対して当該演算処理が実行された第一の結果と、BIOS元情報310に対して当該演算処理が実行された第二の結果と、を比較する比較部33と、当該第一及び第二の結果が一致する場合に、BIOS情報440を実行することによって起動を完了するように情報処理装置40を制御する制御部34と、を備えることによって、BIOSの不正な改ざんに対する堅牢性を高める。

明 細 書

発明の名称：

B I O S 管理装置、B I O S 管理システム、B I O S 管理方法、及び、B I O S 管理プログラムが格納された記録媒体

技術分野

[0001] 本願発明は、B I O S (Basic Input Output System) の正当性を検証する技術に関する。

背景技術

[0002] サーバ装置等の情報処理装置を起動し、起動中及び起動後におけるその動作全般を制御するプログラムであるB I O Sが、マルウェア等によって不正に改ざんされた場合、ユーザが知らないうちに機密情報が漏えいするなど、重大なセキュリティ問題が発生する可能性がある。したがって、B I O Sを不正な改ざんから保護するとともに、情報処理装置が起動する際に使用するB I O Sの正当性を保証する技術への期待が高まってきている。

[0003] このような技術に関連する技術として、特許文献1には、安全なブートプロセスを介して、サーバまたはパーソナルコンピュータに記憶された情報を保護するシステムが開示されている。このシステムは、情報の処理及び記憶に関してプロセッサから分離されたコントローラを有し、当該コントローラは暗号化サービスモジュールを有する。このシステムは、ファームウェアの正当性を検証するために、当該コントローラと当該プロセッサとの間で暗号化情報を通信する。

[0004] また、特許文献2には、外部デバイスからの入力修正コマンドを検証した後に、内部B I O Sデータを修正する許可を与えるB I O Sチップが開示されている。このB I O Sチップは、内部B I O Sデータを保持する第1フラッシュメモリユニットと、セキュリティデータを保持する第2フラッシュメモリユニットと、当該外部装置、第1フラッシュメモリユニット、及び、第2フラッシュメモリユニットに接続された集積コード管理装置とを備える。

この集積コード管理装置は、修正コマンドを受信し、セキュリティデータを第2フラッシュメモリユニットに保存する。当該集積コード管理装置は、セキュリティデータを暗号化した暗号化データを生成し、その暗号化データを、復号を行う外部装置に送信する。そして、このBIOSチップは、外部装置によって復号された復号データを、元のセキュリティデータと比較するために集積コード管理装置へ返信する。そして、このBIOSチップは、復号データとセキュリティデータとが一致する場合に、内部BIOSデータが、外部装置から提供されるデータに置き換えられることを許可する。

[0005] また、特許文献3には、BIOSを実行して起動するときに、チェックサムエラーを検出する情報処理端末が開示されている。この情報処理端末は、当該チェックサムエラーを検出した場合に、自動的にBIOSの設定を初期化し、その初期化が終了した場合に、自動的にBIOSを再実行することによって再起動する。

先行技術文献

特許文献

[0006] 特許文献1：特開2011-243231号公報

特許文献2：特開2002-55725号公報

特許文献3：特開2011-81617号公報

発明の概要

発明が解決しようとする課題

[0007] 情報処理装置が起動する際に使用するBIOSの正当性を保証するために、例えば、起動時に、マスクROM (Read Only Memory) 等に格納されているチェック用プログラムによって、BIOSの正当性をチェックすることが行なわれている。あるいは、セキュリティチェック用の専用ハードウェアであるTPM (Trusted Platform Module) を搭載し、TPMの中に格納された、正当なBIOSから求められたハッシュ値を用いて、BIOSの正当性をチェックすることなども行なわれている。

[0008] しかしながら、高度な改ざん機能を備えたマルウェア等は、例えば、上述したチェックに用いられるデータを、改ざん後のBIOSから求められるデータではなく、正当なBIOSから求められる値に擬装することなどによって、チェックを巧妙にすり抜ける場合がある。したがって、このような高度な改ざん機能を備えたマルウェアからBIOSを保護することができるように、BIOSの不正な改ざんに対する堅牢性を高めることが課題である。特許文献1乃至3が示す技術は、このような課題を解決するのに、十分であるとは言えない。本願発明の主たる目的は、この問題を解決するBIOS管理装置等を提供することである。

課題を解決するための手段

[0009] 本願発明の一態様に係るBIOS管理装置は、情報処理装置が参照するBIOS (Basic Input Output System) 情報が、前記情報処理装置に格納された際に前記BIOS情報の元情報として使用されたBIOS元情報を記憶している記憶手段と、前記情報処理装置が起動する度に異なる演算処理を、前記BIOS情報と前記BIOS元情報とに対して実行する演算手段と、前記BIOS情報に対して前記演算処理が実行された第一の結果と、前記BIOS元情報に対して前記演算処理が実行された第二の結果と、を比較する比較手段と、前記第一及び第二の結果が一致する場合に、前記BIOS情報を実行することによって起動を完了するように前記情報処理装置を制御する制御手段と、を備える。

[0010] 上記目的を達成する他の見地において、本願発明の一態様に係るBIOS管理方法は、第一の情報処理装置が参照するBIOS情報が前記第一の情報処理装置に格納された際に、前記BIOS情報の元情報として使用されたBIOS元情報が記憶手段に記憶されている場合に、第二の情報処理装置によって、前記第一の情報処理装置が起動する度に異なる演算処理を、前記BIOS情報と前記BIOS元情報とに対して実行し、前記BIOS情報に対して前記演算処理が実行された第一の結果と、前記BIOS元情報に対して前記演算処理が実行された第二の結果と、を比較し、前記第一及び第二の結果

が一致する場合に、前記B I O S情報を実行することによって起動を完了するように前記第一の情報処理装置を制御する。

[0011] また、上記目的を達成する更なる見地において、本願発明の一態様に係るB I O S管理プログラムは、情報処理装置が参照するB I O S情報が、前記情報処理装置に格納された際に前記B I O S情報の元情報として使用されたB I O S元情報を記憶している記憶手段にアクセス可能なコンピュータに、前記情報処理装置が起動する度に異なる演算処理を、前記B I O S情報と前記B I O S元情報とに対して実行する演算機能と、前記B I O S情報に対して前記演算処理が実行された第一の結果と、前記B I O S元情報に対して前記演算処理が実行された第二の結果と、を比較する比較機能と、前記第一及び第二の結果が一致する場合に、前記B I O S情報を実行することによって起動を完了するように前記情報処理装置を制御する制御機能と、をコンピュータに実行させるためのプログラムである。

[0012] 更に、本願発明は、係るB I O S管理プログラム（コンピュータプログラム）が格納された、コンピュータ読み取り可能な、不揮発性の記録媒体によっても実現可能である。

発明の効果

[0013] 本願発明は、B I O Sの不正な改ざんに対する堅牢性を高めることを可能とする。

図面の簡単な説明

[0014] [図1]本願発明の第1の実施形態に係るB I O S管理システム1の構成を概念的に示すブロック図である。

[図2A]本願発明の第1の実施形態に係るB I O S管理システム1の動作を示すフローチャート（1／2）である。

[図2B]本願発明の第1の実施形態に係るB I O S管理システム1の動作を示すフローチャート（2／2）である。

[図3]本願発明の第2の実施形態に係るB I O S管理装置30の構成を概念的に示すブロック図である。

[図4]本願発明の各実施形態に係るB I O S管理装置を実行可能な情報処理装置900の構成を示すブロック図である。

発明を実施するための形態

[0015] 以下、本願発明の実施の形態について図面を参照して詳細に説明する。

[0016] <第1の実施形態>

図1は、本願発明の第1の実施の形態に係るB I O S管理システム1の構成を概念的に示すブロック図である。B I O S管理システム1は、大別して、B I O S管理装置10、及び、本体系装置（情報処理装置）20を有している。B I O S管理システム1は、例えば、1つのサーバ装置として構成されてもよい。

[0017] 本体系装置20は、様々なアプリケーション（ソフトウェア）を実行することによって、様々なサービスを提供する装置である。本体系装置20は、C P U（Central Processing Unit）21、主記憶22、I / O（Input / Output）制御部（チップセット）23、及び、B I O S－ROM24を備える。C P U21は、B I O S管理システム1の電源がオンされたときに、B I O S－ROM24に格納されているB I O S情報240を、I / O制御部23を介して読み出す。そしてC P U21は、読み出したB I O S情報240を参照及び実行することによって、本体系装置20を起動する処理を行う。尚、B I O S－ROM24は、例えば、書き換え可能であって不揮発性を有するメモリであるフラッシュROMである。

[0018] B I O S管理装置（BMC：Baseboard Management Controller）10は、本体系装置20に対して、動作環境や障害処理などに関する制御を行なう。B I O S管理装置10は、B I O S管理システム1の電源オン／オフに伴い、B I O S情報240の実行開始／実行中止を制御する機能を備える。B I O S管理装置10は、また、ユーザがコンソール端末（不図示）を使用して、B I O S管理システム1の状態を監視する際に、当該コンソール端末との間における情報の入出力を制御する機能を備える。B I O S管理装置10は、また、B I O S情報240をB I O S－ROM24へ格納する（B I O S

情報 240 を更新する) ことを制御する機能を備える。

[0019] BIOS 管理装置 10 は、記憶部 11、演算部 12、比較部 13、及び、制御部 14 を備える。記憶部 11 における記憶制御機能、演算部 12、比較部 13、及び、制御部 14 は、図 4 を参照して BIOS 管理装置 10 のハードウェア構成例に関して後述するように、例えば、BIOS 管理装置 10 の機能を実現する BMC ファームウェアに実装されてもよい。

[0020] 記憶部 11 は、不揮発メモリ等の、不揮発性を有する記憶デバイスである。記憶部 11 には、BIOS 元情報 110 が格納されている。BIOS 元情報 110 は、BIOS 情報 240 として、本体系装置 20 における BIOS-ROM 24 へ格納される元情報である。

[0021] BIOS 管理装置 10 は、例えば、図 4 に示す入出力インタフェース 909 を介して、通信ネットワークに接続された外部の装置から BIOS 元情報 110 を取得する。記憶部 11 は、あるいは、図 4 に示す記録媒体 (アップデート媒体) 907 を介して、BIOS 元情報 110 を取得する。尚、記録媒体 907 は、BIOS 元情報 110 が格納された記憶領域の他、BIOS 元情報 110 に関する付属情報等が格納されたヘッダ領域を含んでいる。

[0022] 演算部 12 は、BIOS 管理システム 1 の電源がオンされることによって本体系装置 20 の起動が開始する度に異なる演算処理を、BIOS 情報 240 と BIOS 元情報 110 とに対して実行する機能を備える。

[0023] より具体的には、演算部 12 は、例えば、本体系装置 20 が起動した時間に基づく乱数を発生する。但し、演算部 12 は、時計等の計時機能を有するデバイス (不図示) を備えることとする。そして、演算部 12 は、生成した乱数を使用することによって、本体系装置 20 の起動が開始する度に異なる暗号鍵 120 と復号鍵 121 とを生成する。暗号鍵 120 及び復号鍵 121 の生成については、例えば RSA (Rivest-Shamir-Adleman cryptosystem) 等の既存の技術を使用可能であるので、本願では、その詳細な説明を省略する。

[0024] 演算部 12 は、生成した暗号鍵 120 を用いて、記憶部 11 に格納されて

いるB I O S元情報110を暗号化する。演算部12は、生成した暗号鍵120を本体系装置20に送信し、暗号鍵120によりB I O S－ROM24に格納されているB I O S情報240を暗号化するように、本体系装置20を制御する。演算部12は、暗号鍵120により暗号化されたB I O S元情報110とB I O S情報240とを、生成した復号鍵121を用いて復号する。

[0025] 比較部13は、演算部12によってB I O S情報240に関して復号された結果（第一の結果）と、演算部12によってB I O S元情報110に関して復号された結果（第二の結果）とが一致するか否かを確認する。比較部13は、この比較結果を、制御部14へ入力する。

[0026] 制御部14は、比較部13から入力された比較結果が、第一及び第二の結果が一致することを示す場合、B I O S－ROM24に格納されているB I O S情報240は、マルウェア等による改ざんが行なわれていない正当なB I O S情報であると判定する。この場合、制御部14は、B I O S情報240を実行することによって起動を完了するように本体系装置20を制御する。

[0027] 制御部14は、比較部13から入力された比較結果が、第一及び第二の結果が一致しないことを示す場合、B I O S－ROM24に格納されているB I O S情報240は、マルウェア等による改ざんが行なわれた可能性がある不正なB I O S情報であると判定する。この場合、制御部14は、B I O S情報240による起動を中止するように本体系装置20を制御する。

[0028] この場合、制御部14は、改ざんが行なわれた可能性があるB I O S情報240を、正当なB I O S情報に更新し、更新したB I O S情報240を実行することによって起動を完了するように本体系装置20を制御するようにしてもよい。即ち、制御部14は、B I O S－ROM24に格納されているB I O S情報240を、記憶部11に格納されているB I O S元情報110に更新する。そして制御部14は、B I O S元情報110に更新したB I O S情報240を実行することによって起動を完了するように本体系装置20

を制御する。

[0029] 次に、図2A及び図2Bのフローチャートを参照して、本実施形態に係るB I O S管理システム1の動作（処理）について詳細に説明する。

[0030] 例えばユーザによって、B I O S管理システム1の電源がオンされることにより、本体系装置20の起動が開始する（ステップS101）。演算部12は、本体系装置20が起動した時間に基づく乱数を生成し、生成した乱数を使用することによって、暗号鍵120及び復号鍵121を生成する（ステップS102）。

[0031] 演算部12は、本体系装置20に生成した暗号鍵120を送信し、暗号鍵120によりB I O S情報240を暗号化するように、本体系装置20を制御する（ステップS103）。演算部12は、暗号鍵120を使用して、B I O S元情報110を暗号化する（ステップS104）。

[0032] 所定の時間内に、演算部12が、本体系装置20から、B I O S情報240が暗号化された情報を入手しない場合（ステップS105でN o）、処理はステップS110へ進む。所定の時間内に、演算部12が、本体系装置20から、B I O S情報240が暗号化された情報を入手した場合（ステップS105でY e s）、演算部12は、暗号化されたB I O S情報240、及び、暗号化されたB I O S元情報110を、生成した復号鍵121により復号する（ステップS106）。

[0033] 比較部13は、B I O S情報240に関して復号された結果（第一の結果）と、B I O S元情報110に関して復号された結果（第二の結果）とを比較する（ステップS107）。第一及び第二の結果が一致する場合（ステップS108でY e s）、制御部14は、B I O S－ROM24に格納されているB I O S情報240を実行することによって起動を完了するように、本体系装置20を制御し（ステップS109）、全体の処理は終了する。

[0034] 第一及び第二の結果が一致しない場合（ステップS108でN o）、制御部14は、B I O S情報240を実行することによる、本体系装置20の起動を中止する（ステップS110）。制御部14は、B I O S－ROM24

に格納されているB I O S 情報240を、記憶部11に格納されているB I O S 元情報110に更新する（ステップS111）。制御部14は、B I O S 元情報110に更新されたB I O S 情報240を実行することにより起動を完了するように、本体装置20を制御し（ステップS112）、全体の処理は終了する。

[0035] 本実施形態に係るB I O S 管理装置10は、B I O S の不正な改ざんに対する堅牢性を高めることができる。その理由は、B I O S 管理装置10は、本体装置20が起動する度に異なる演算処理を、B I O S 情報240とB I O S 元情報110とに対して実行し、その2つの演算処理の結果が一致する場合に、B I O S 情報240を実行することによって起動を完了するように本体装置20を制御するからである。

[0036] 以下に、本実施形態に係るB I O S 管理装置10によって実現される効果について、詳細に説明する。

[0037] 情報処理装置が起動する際に使用するB I O S の正当性を保証するために、例えば、起動時に、チェック用プログラムによって、B I O S の正当性をチェックすることが行なわれている。あるいは、TPMを搭載し、TPMの中に格納された、正当なB I O S から求められたハッシュ値を用いて、B I O S の正当性をチェックすることなども行なわれている。しかしながら、高度な改ざん機能を備えたマルウェア等は、例えば、上述したチェックに用いられるデータを、改ざん後のB I O S から求められるデータではなく、正当なB I O S から求められる値に擬装することなどによって、チェックを巧妙にすり抜ける場合がある。

[0038] 例えば、図1に示す例では、B I O S 情報240がB I O S 元情報110と一致することをもって、B I O S 情報240が不正に改ざんされていない正当なB I O S 情報であることを保証可能である。この場合、B I O S 情報240とB I O S 元情報110とを単に比較するのみでは、B I O S 情報240が正当なB I O S 情報であることを保証するのに十分であるとは言えない。なぜなら、B I O S 情報240がB I O S - R O M 24から読み出され

る際に、B I O S 情報 2 4 0 を不正に改ざんしたマルウェアは、B I O S 情報 2 4 0 が改ざんされる前の状態で B I O S - R O M 2 4 から読み出されるように擬装する可能性があるからである。

[0039] また、B I O S 情報 2 4 0 と B I O S 元情報 1 1 0 とに対して所定の演算処理（例えば暗号化処理及び復号処理等）を行うことによって、B I O S 情報 2 4 0 を不正に改ざんしたマルウェアが上述したような擬装を行いにくくすることができる。しかしながら、その演算処理の内容が固定されている場合、マルウェアは、当該演算処理に対応した擬装を行なう可能性がある。したがって、このような高度な改ざん機能や擬装機能を備えたマルウェアから B I O S を保護することができるように、B I O S の不正な改ざんに対する堅牢性を高めることが課題である。

[0040] このような課題に対して、本実施形態に係る B I O S 管理装置 1 0 は、記憶部 1 1 と、演算部 1 2 と、比較部 1 3 と、制御部 1 4 と、を備え、例えば図 1 乃至図 3 を参照して上述した通り動作する。即ち、記憶部 1 1 は、本体系装置（情報処理装置）2 0 が参照する B I O S 情報 2 4 0 が、本体系装置 2 0 に格納された際に B I O S 情報 2 4 0 の元情報として使用された B I O S 元情報 1 1 0 を記憶している。演算部 1 2 は、本体系装置 2 0 が起動する度に異なる演算処理（例えば暗号化処理及び復号処理）を、B I O S 情報 2 4 0 と B I O S 元情報 1 1 0 とに対して実行する。比較部 1 3 は、B I O S 情報 2 4 0 に対して当該演算処理が実行された第一の結果と、B I O S 元情報 1 1 0 に対して演算処理が実行された第二の結果と、を比較する。そして、制御部 1 4 は、当該第一及び第二の結果が一致する場合に、B I O S 情報 2 4 0 を実行することによって起動を完了するように本体系装置 2 0 を制御する。

[0041] 即ち、本実施形態に係る B I O S 管理装置 1 0 が B I O S 情報 2 4 0 と B I O S 元情報 1 1 0 とに対して行なう演算処理の内容は、本体系装置 2 0 が起動する度に異なる。このため、B I O S 情報 2 4 0 を不正に改ざんしたマルウェアが、このように毎回異なる演算処理に対応した擬装を行なうことは

、非常に困難となる。したがって、本実施形態に係るBIOS管理装置10は、BIOSの不正な改ざんに対する堅牢性を高めることができる。

[0042] また、本実施形態に係る演算部12がBIOS情報240とBIOS元情報110とに対して実行する演算処理は、暗号化処理及び復号処理に限定されない。演算部12は、例えば、本体系装置20が起動する度に異なるハッシュ関数を、本体系装置20が起動した時間に基づく乱数を使用して生成する。そして演算部12は、生成したハッシュ関数を使用して、BIOS情報240とBIOS元情報110とに関するハッシュ値を求めてもよい。

[0043] また、本実施形態に係るBIOS管理装置10は、BIOS情報240が不正に改ざんされていることを検出した場合、BIOS情報240を実行することによる、本体系装置20の起動を中止する。BIOS管理装置10は、こののち、改ざんされたBIOS情報240を、BIOS元情報110に更新し、更新されたBIOS情報240を実行することにより起動を完了するように、本体系装置20を制御可能である。したがって、本実施形態に係るBIOS管理装置10は、改ざんされたBIOS情報240を復旧する作業を自動で行なうので、ユーザの負担を軽減するとともに、復旧に要する時間を短縮することができる。

[0044] <第2の実施形態>

図3は、本願発明の第2の実施形態に係るBIOS管理装置30の構成を概念的に示すブロック図である。

[0045] 実施形態に係るBIOS管理装置30は、記憶部31、演算部32、比較部33、及び、制御部34を備えている。

[0046] 記憶部31は、情報処理装置が参照するBIOS情報440が、情報処理装置40に格納された際にBIOS情報440の元情報として使用されたBIOS元情報310を記憶している。

[0047] 演算部32は、情報処理装置40が起動する度に異なる演算処理を、BIOS情報440とBIOS元情報310とに対して実行する。

[0048] 比較部33は、BIOS情報440に対して当該演算処理が実行された第

一の結果と、B I O S 元情報 3 1 0 に対して当該演算処理が実行された第二の結果と、を比較する。

[0049] 制御部 3 4 は、当該第一及び第二の結果が一致する場合に、B I O S 情報 4 4 0 を実行することによって起動を完了するように情報処理装置 4 0 を制御する。

[0050] 本実施形態に係る B I O S 管理装置 3 0 は、B I O S の不正な改ざんに対する堅牢性を高めることができる。その理由は、B I O S 管理装置 3 0 は、情報処理装置 4 0 が起動する度に異なる演算処理を、B I O S 情報 4 4 0 と B I O S 元情報 3 1 0 とに対して実行し、その 2 つの演算処理の結果が一致する場合に、B I O S 情報 4 4 0 を実行することによって起動を完了するように情報処理装置 4 0 を制御するからである。

[0051] <ハードウェア構成例>

上述した各実施形態において図 1、及び、図 3 に示した B I O S 管理装置における各部は、専用の HW (H a r d W a r e) (電子回路) によって実現することができる。また、図 1、及び、図 3 において、少なくとも、下記構成は、ソフトウェアプログラムの機能 (処理) 単位 (ソフトウェアモジュール) と捉えることができる。

- ・記憶部 1 1、及び、3 1 における記憶制御機能、
- ・演算部 1 2、及び、3 2、
- ・比較部 1 3、及び、3 3、
- ・制御部 1 4、及び、3 4。

[0052] 但し、これらの図面に示した各部の区分けは、説明の便宜上の構成であり、実装に際しては、様々な構成が想定され得る。この場合のハードウェア環境の一例を、図 4 を参照して説明する。

[0053] 図 4 は、本願発明の各実施形態に係る B I O S 管理装置を実行可能な情報処理装置 9 0 0 (コンピュータ) の構成を例示的に説明する図である。即ち、図 4 は、図 1、及び、図 3 に示した B I O S 管理装置を実現可能なコンピュータ (情報処理装置) の構成であって、上述した実施形態における各機能

を実現可能なハードウェア環境を表す。

[0054] 図4に示した情報処理装置900は、構成要素として下記を備えている。

- ・CPU (Central Processing Unit) 901、
- ・ROM (Read Only Memory) 902、
- ・RAM (Random Access Memory) 903、
- ・ハードディスク (記憶装置) 904、
- ・外部装置との通信インタフェース905、
- ・バス906 (通信線)、
- ・CD-ROM (Compact Disc Read Only Memory) 等の記録媒体907に格納されたデータを読み書き可能なリーダライタ908、
- ・入出力インタフェース909。

[0055] 即ち、上記構成要素を備える情報処理装置900は、これらの構成がバス906を介して接続された一般的なコンピュータである。情報処理装置900は、CPU901を複数備える場合もあれば、マルチコアにより構成されたCPU901を備える場合もある。

[0056] そして、上述した実施形態を例に説明した本願発明は、図4に示した情報処理装置900に対して、次の機能を実現可能なコンピュータプログラムを供給する。その機能とは、その実施形態の説明において参照したブロック構成図 (図1、及び、図3) における上述した構成、或いはフローチャート (図2A及び図2B) の機能である。本願発明は、その後、そのコンピュータプログラムを、当該ハードウェアのCPU901に読み出して解釈し実行することによって達成される。また、当該装置内に供給されたコンピュータプログラムは、読み書き可能な揮発性のメモリ (RAM903)、または、ROM902やハードディスク904等の不揮発性の記憶デバイスに格納すれば良い。

[0057] また、前記の場合において、当該ハードウェア内へのコンピュータプログラムの供給方法は、現在では一般的な手順を採用することができる。その手

順としては、例えば、ＣＤ－ＲＯＭ等の各種記録媒体９０７を介して当該装置内にインストールする方法や、インターネット等の通信回線を介して外部よりダウンロードする方法等がある。そして、このような場合において、本願発明は、係るコンピュータプログラムを構成するコード或いは、そのコードが格納された記録媒体９０７によって構成されると捉えることができる。

[0058] 以上、上述した実施形態を模範的な例として本願発明を説明した。しかしながら、本願発明は、上述した実施形態には限定されない。即ち、本願発明は、本願発明の範囲内において、当業者が理解し得る様々な態様を適用することができる。

[0059] この出願は、２０１７年９月２０日に提出された日本出願特願２０１７－１８０２５０を基礎とする優先権を主張し、その開示の全てをここに取り込む。

符号の説明

- [0060]
- １ ＢＩＯＳ管理システム
 - １０ ＢＩＯＳ管理装置
 - １１ 記憶部
 - １１０ ＢＩＯＳ元情報
 - １２ 演算部
 - １２０ 暗号鍵
 - １２１ 復号鍵
 - １３ 比較部
 - １４ 制御部
 - ２０ 本体系装置
 - ２１ ＣＰＵ
 - ２２ 主記憶
 - ２３ Ｉ／Ｏ制御部
 - ２４ ＢＩＯＳ－ＲＯＭ
 - ２４０ ＢＩＯＳ情報

- 3 0 B I O S 管理装置
- 3 1 記憶部
- 3 1 0 B I O S 元情報
- 3 2 演算部
- 3 3 比較部
- 3 4 制御部
- 4 0 情報処理装置
- 4 4 0 B I O S 情報
- 9 0 0 情報処理装置
- 9 0 1 C P U
- 9 0 2 R O M
- 9 0 3 R A M
- 9 0 4 ハードディスク（記憶装置）
- 9 0 5 通信インタフェース
- 9 0 6 バス
- 9 0 7 記録媒体
- 9 0 8 リーダライタ
- 9 0 9 入出力インタフェース

請求の範囲

- [請求項1] 情報処理装置が参照するB I O S (Basic Input Output System) 情報が、前記情報処理装置に格納された際に前記B I O S情報の元情報として使用されたB I O S元情報を記憶している記憶手段と、
- 前記情報処理装置が起動する度に異なる演算処理を、前記B I O S情報と前記B I O S元情報とに対して実行する演算手段と、
- 前記B I O S情報に対して前記演算処理が実行された第一の結果と、前記B I O S元情報に対して前記演算処理が実行された第二の結果と、を比較する比較手段と、
- 前記第一及び第二の結果が一致する場合に、前記B I O S情報を実行することによって起動を完了するように前記情報処理装置を制御する制御手段と、
- を備えるB I O S管理装置。
- [請求項2] 前記演算手段は、前記情報処理装置が起動する度に異なる暗号鍵及び復号鍵を生成したのち、生成した前記暗号鍵を使用して、前記B I O S情報と前記B I O S元情報とに対して暗号化を実行し、暗号化した前記B I O S情報と前記B I O S元情報とに対して前記復号鍵を使用して復号を実行する、
- 請求項1に記載のB I O S管理装置。
- [請求項3] 前記演算手段は、前記情報処理装置が起動する度に異なるハッシュ関数を生成したのち、生成した前記ハッシュ関数を使用して、前記B I O S情報と前記B I O S元情報とに関するハッシュ値を求める、
- 請求項1に記載のB I O S管理装置。
- [請求項4] 前記演算手段は、前記情報処理装置が起動した時間に基づく乱数を生成し、生成した前記乱数を使用した前記演算処理を実行する、
- 請求項1乃至請求項3のいずれか一項に記載のB I O S管理装置。
- [請求項5] 前記制御手段は、前記第一及び第二の結果が一致しない場合、前記情報処理装置の起動を中止する、

請求項 1 乃至請求項 4 のいずれか一項に記載の B I O S 管理装置。

[請求項 6]

前記制御手段は、前記第一及び第二の結果が一致しない場合、前記 B I O S 情報を、前記記憶手段に記憶されている前記 B I O S 元情報に更新したのち、更新された前記 B I O S 情報を実行するように前記情報処理装置を制御する、

請求項 1 乃至請求項 4 のいずれか一項に記載の B I O S 管理装置。

[請求項 7]

請求項 1 乃至請求項 6 のいずれか一項に記載の B I O S 管理装置と、
前記情報処理装置と、
を含む B I O S 管理システム。

[請求項 8]

前記演算手段は、前記 B I O S 情報に対して前記演算処理を実行するように、前記情報処理装置を制御し、

前記情報処理装置は、前記演算処理を実行することによって得られた結果を、前記演算手段に入力する、

請求項 7 に記載の B I O S 管理システム。

[請求項 9]

第一の情報処理装置が参照する B I O S 情報が前記第一の情報処理装置に格納された際に、前記 B I O S 情報の元情報として使用された B I O S 元情報が記憶手段に記憶されている場合に、

第二の情報処理装置によって、

前記第一の情報処理装置が起動する度に異なる演算処理を、前記 B I O S 情報と前記 B I O S 元情報とに対して実行し、

前記 B I O S 情報に対して前記演算処理が実行された第一の結果と、前記 B I O S 元情報に対して前記演算処理が実行された第二の結果と、を比較し、

前記第一及び第二の結果が一致する場合に、前記 B I O S 情報を実行することによって起動を完了するように前記第一の情報処理装置を制御する、

B I O S 管理方法。

[請求項10] 情報処理装置が参照するB I O S情報が、前記情報処理装置に格納された際に前記B I O S情報の元情報として使用されたB I O S元情報を記憶している記憶手段にアクセス可能なコンピュータに、

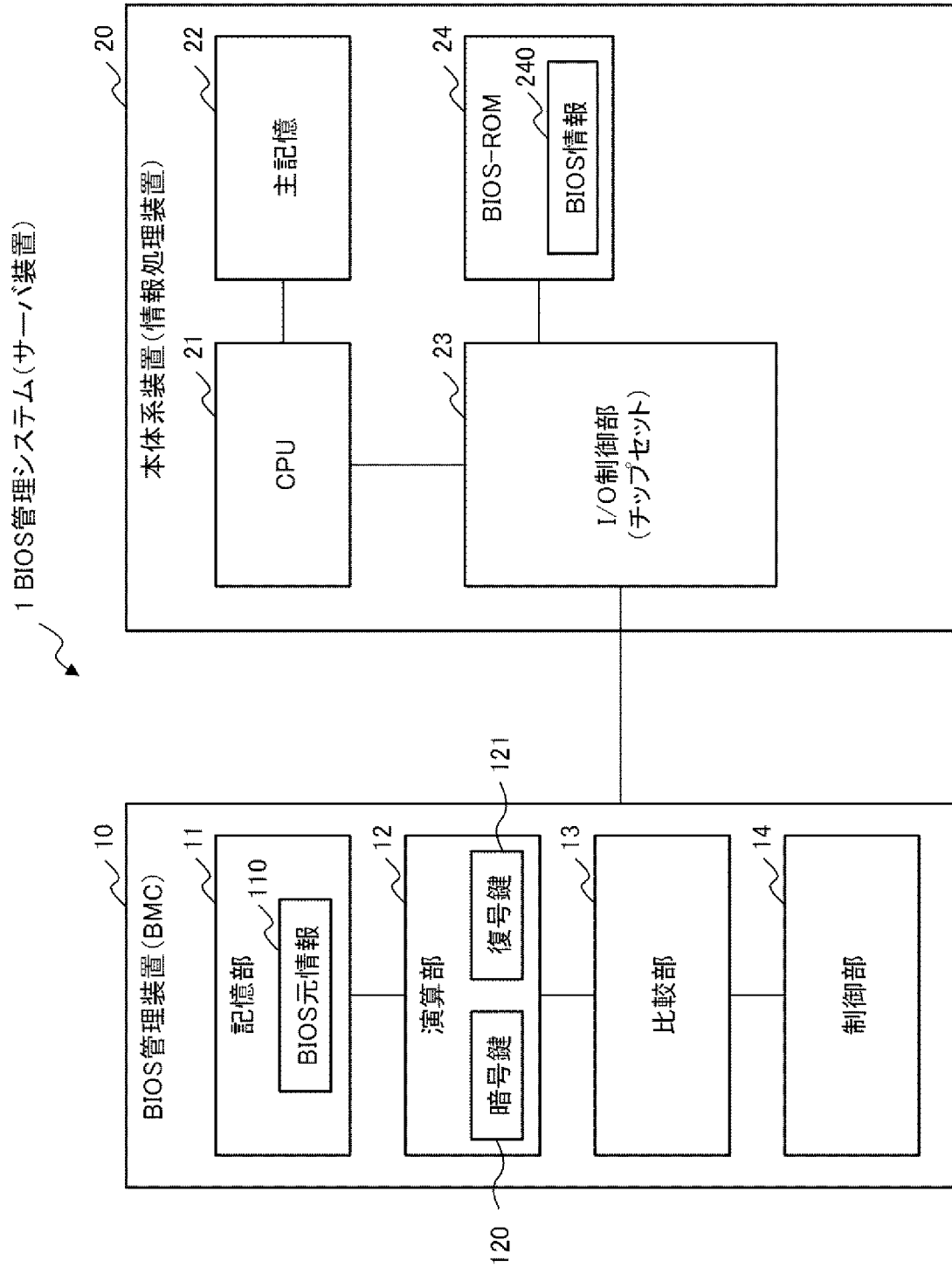
 前記情報処理装置が起動する度に異なる演算処理を、前記B I O S情報と前記B I O S元情報とに対して実行する演算機能と、

 前記B I O S情報に対して前記演算処理が実行された第一の結果と、前記B I O S元情報に対して前記演算処理が実行された第二の結果と、を比較する比較機能と、

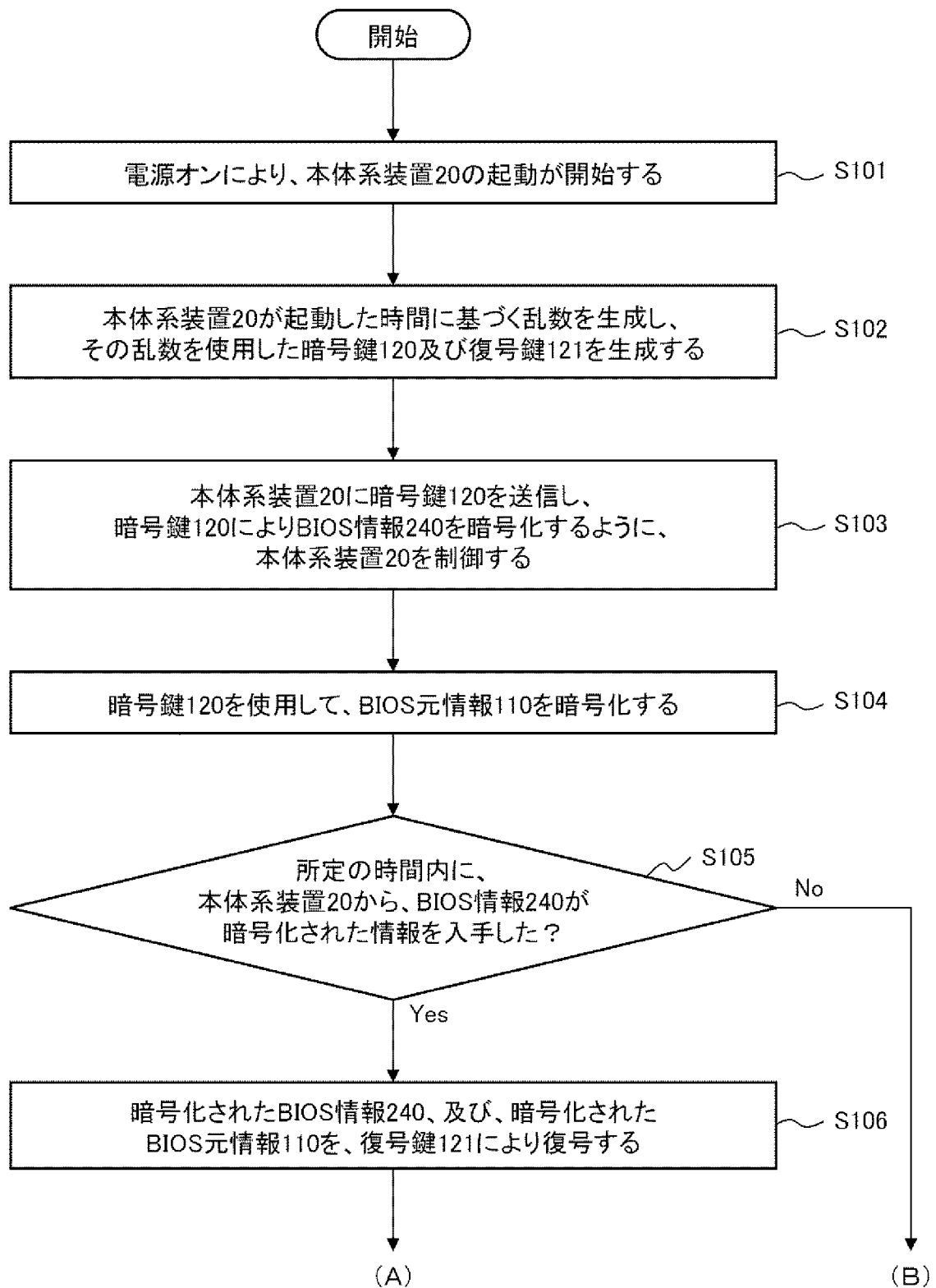
 前記第一及び第二の結果が一致する場合に、前記B I O S情報を実行することによって起動を完了するように前記情報処理装置を制御する制御機能と、

 を実現させるためのB I O S管理プログラムが格納された記録媒体。

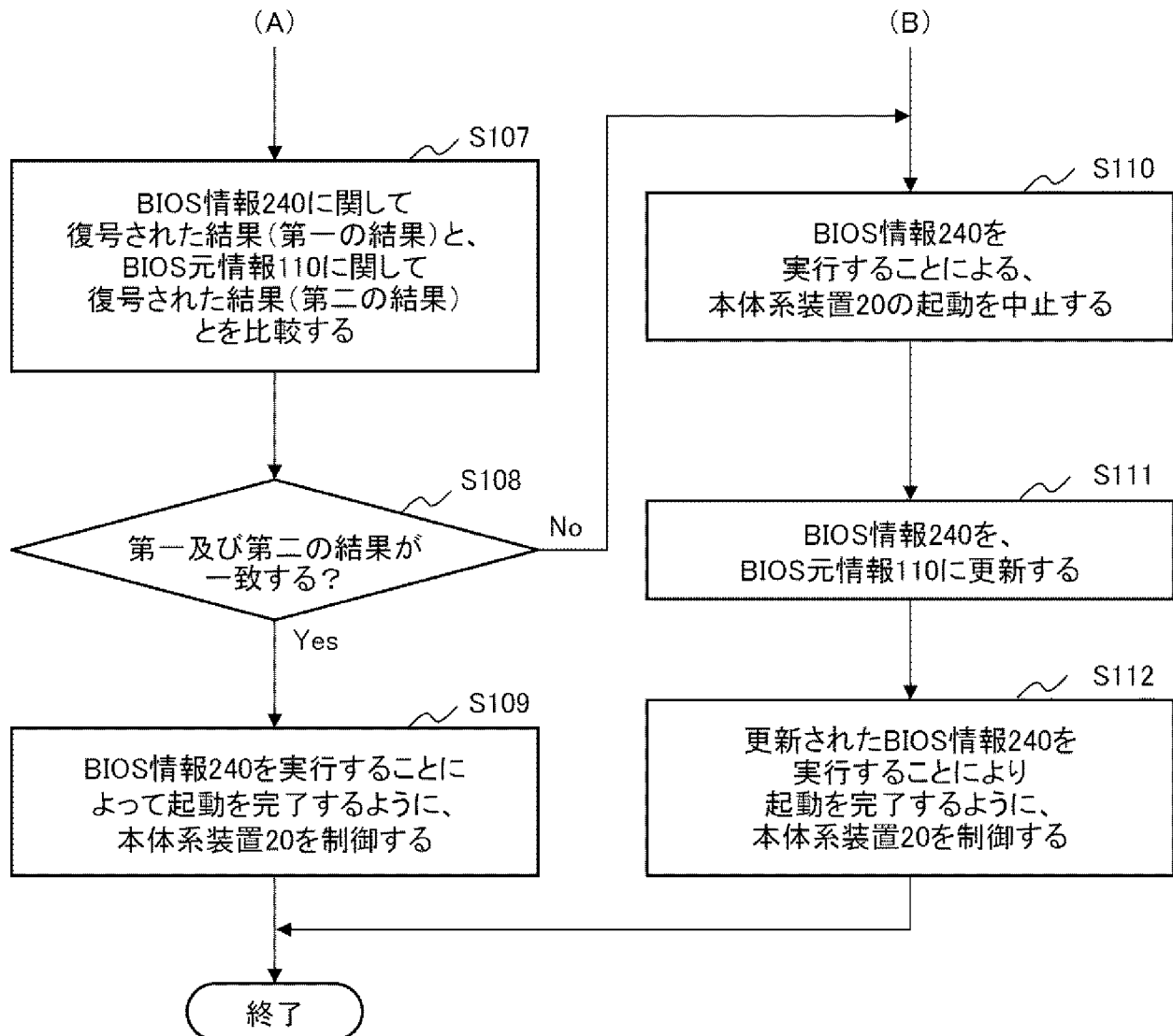
[図1]



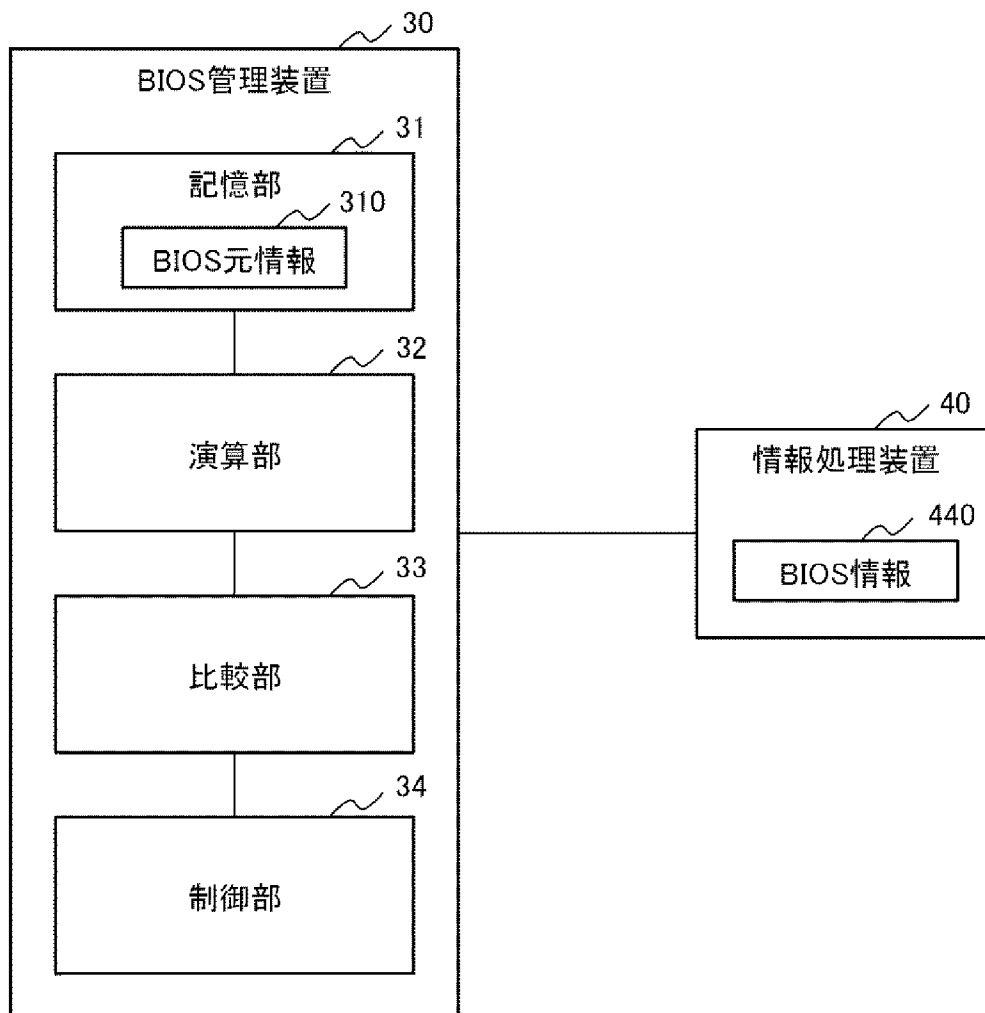
[図2A]



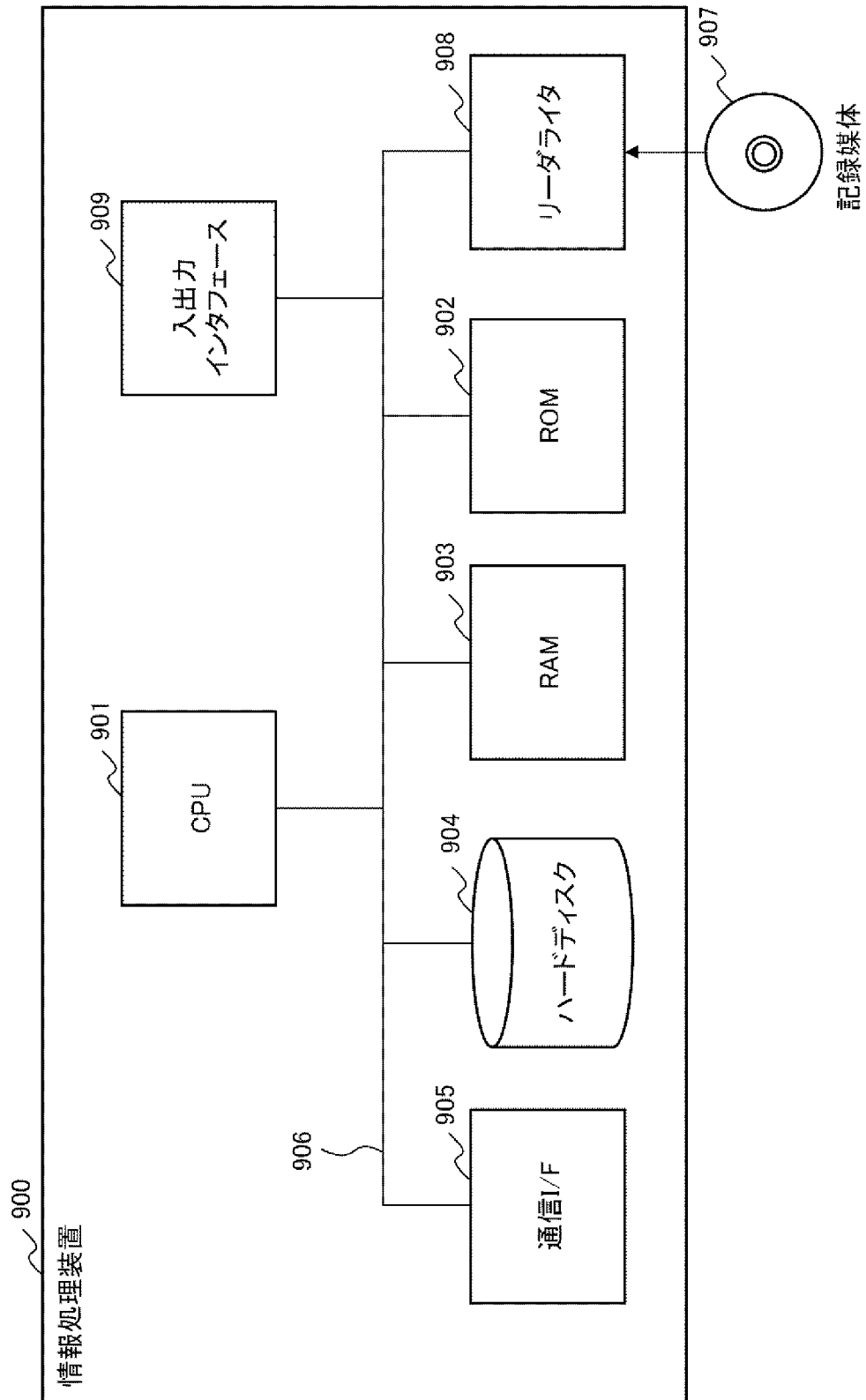
[図2B]



[図3]



[図4]



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP2018/034355

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl. G06F21/57 (2013.01) i, G06F9/4401 (2018.01) 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)

Int.Cl. G06F21/57, G06F9/4401

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

Published examined utility model applications of Japan	1922-1996
Published unexamined utility model applications of Japan	1971-2018
Registered utility model specifications of Japan	1996-2018
Published registered utility model applications of Japan	1994-2018

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	JP 2004-164640 A (MICROSOFT CORPORATION) 10 June 2004, paragraphs [0044]-[0048], [0053]-[0062], fig. 6, 8 & US 2004/0093372 A1, paragraphs [0062]-[0066], [0072]-[0081], fig. 6, 8 & EP 1418725 A2	1-10
A	JP 2012-48488 A (TOYOTA INFOTECHNOLOGY CENTER CO., LTD. et al.) 08 March 2012, paragraphs [0033]-[0036], fig. 4 (Family: none)	1-10
A	JP 2016-10031 A (KDDI CORPORATION et al.) 18 January 2016, paragraphs [0059]-[0071] (Family: none)	1-10

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.

☐ See patent family annex.

* Special categories of cited documents:

"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance

"E" earlier application or patent but published on or after the international filing date

"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)

"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means

"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art

"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search
06 December 2018 (06.12.2018)

Date of mailing of the international search report
18 December 2018 (18.12.2018)

Name and mailing address of the ISA/
Japan Patent Office
3-4-3, Kasumigaseki, Chiyoda-ku,
Tokyo 100-8915, Japan

Authorized officer

Telephone No.

A. 発明の属する分野の分類（国際特許分類（IPC））

Int.Cl. G06F21/57(2013.01)i, G06F9/4401(2018.01)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. G06F21/57, G06F9/4401

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	1971-2018年
日本国実用新案登録公報	1996-2018年
日本国登録実用新案公報	1994-2018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	JP 2004-164640 A（マイクロソフト コーポレーション） 2004.06.10, 段落[0044]-[0048], [0053]-[0062], 図6, 図8 & US 2004/0093372 A1, 段落[0062]-[0066], [0072]-[0081], FIG. 6, FIG. 8 & EP 1418725 A2	1-10
A	JP 2012-48488 A（株式会社トヨタ IT開発センター他）2012.03.08, 段落[0033]-[0036], 図4（ファミリーなし）	1-10
A	JP 2016-10031 A（KDDI株式会社他）2016.01.18,	1-10

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	「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
「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	「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
「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）	「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
「O」 口頭による開示、使用、展示等に言及する文献	「&」 同一パテントファミリー文献
「P」 国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願	

国際調査を完了した日

06.12.2018

国際調査報告の発送日

18.12.2018

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁（ISA/J P）

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）

宮司 卓佳

5 S

9 5 5 5

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
	段落[0059]-[0071] (ファミリーなし)	