

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11) 特許出願公開番号

特開2004-32315

(P2004-32315A)

(43) 公開日 平成16年1月29日(2004.1.29)

(51) Int.Cl. ⁷	F I	テーマコード (参考)
H04L 9/08	H04L 9/00	5B017
G06F 3/12	G06F 3/12	5B021
G06F 12/14	G06F 12/14	5C075
H04L 9/10	H04N 1/44	5J104
H04N 1/44	H04L 9/00	621A
審査請求 未請求 請求項の数 5 O L (全 11 頁)		

(21) 出願番号 特願2002-185075 (P2002-185075)
 (22) 出願日 平成14年6月25日 (2002.6.25)

(71) 出願人 000001007
 キヤノン株式会社
 東京都大田区下丸子3丁目30番2号
 (74) 代理人 100090273
 弁理士 國分 孝悦
 (72) 発明者 内川 宙志
 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キ
 ヤノン株式会社内
 Fターム(参考) 5B017 AA03 BA07 CA12
 5B021 AA19 DD00 NN18
 5C075 EE02 EE03 FF03
 5J104 AA12 AA16 EA19 NA37 PA14

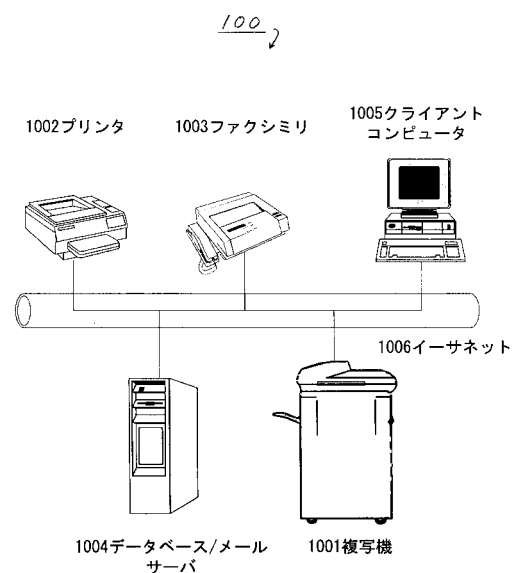
(54) 【発明の名称】 デジタル複合機及び暗号化システム

(57) 【要約】

【課題】 デジタル複合機を利用するユーザについてのユーザ情報の保護を簡易かつ効率的に行うことを目的とする。

【解決手段】 ユーザの公開鍵を不揮発性の記憶媒体に記憶し、ユーザの秘密鍵を揮発性の記憶媒体に記憶する記憶手段と、ユーザ情報を暗号復号化する手段とを備え、暗号復号化手段で暗号化しないユーザ情報を揮発性の記憶媒体に記憶する、又は公開鍵に基づき、暗号復号手段で得られた暗号化ユーザ情報を不揮発性の記憶媒体に記憶する手段と、記憶媒体に記憶されたユーザ情報を、揮発性の記憶媒体からそのまま読出すこと、又は不揮発性の記憶媒体から読出した後に秘密鍵に基づき暗号復号化手段で復号化することを実行する読出し手段とを設ける。

【選択図】 図1



【特許請求の範囲】**【請求項 1】**

ユーザの公開鍵を不揮発性の記憶媒体に記憶する第 1 の記憶手段と、
前記ユーザの秘密鍵を揮発性の記憶媒体に記憶する第 2 の記憶手段と、
前記ユーザのユーザ情報を暗号又は復号化する暗号復号化手段とを備え、
前記暗号復号化手段で暗号化しない前記ユーザ情報を揮発性の記憶媒体に記憶する、又は
前記第 1 の記憶手段で記憶された公開鍵に基づき、前記暗号復号手段で得られた暗号化ユーザ情報を不揮発性の記憶媒体に記憶する第 3 の記憶手段と、
第 3 の記憶手段で得られた前記ユーザ情報を、前記揮発性の記憶媒体から読出すこと、又は
前記不揮発性の記憶媒体から読出した後に前記第 2 の記憶手段で記憶された秘密鍵に基づき前記暗号復号化手段で復号化することを実行する読出し手段とを設けたことを特徴とするデジタル複合機。

【請求項 2】

前記ユーザ情報は、宛先アドレス、ジョブ履歴、及び画像の少なくとも何れかを含むことを特徴とする請求項 1 記載のデジタル複合機。

【請求項 3】

ユーザ情報を揮発性又は不揮発性の記憶媒体に記憶する記憶手段と、
前記ユーザ情報を暗号化する暗号化手段と、
前記記憶手段又は暗号化手段の動作を制御する制御手段とを備え、
前記制御手段は、前記不揮発性の記憶媒体に対してのみ、前記ユーザ情報を前記暗号化手段で暗号化してから記録するように前記記憶手段の動作を制御することを特徴とするデジタル複合機。

【請求項 4】

前記ユーザ情報は、宛先アドレス、ジョブ履歴、及び画像の少なくとも何れかを含むことを特徴とする請求項 3 記載のデジタル複合機。

【請求項 5】

ユーザ情報を揮発性の記憶媒体に記憶する第 1 の記憶手段と、
前記ユーザ情報を不揮発性の記憶媒体に記憶する第 2 の記憶手段と、
前記ユーザ情報を暗号化する暗号化手段と、
前記第 1 の記憶手段、前記第 2 の記憶手段及び前記暗号化手段の動作を制御する制御手段とを備え、
前記制御手段は、前記暗号化手段で暗号化しない前記ユーザ情報を前記第 1 の記憶手段で記録し、前記暗号化手段で得られた暗号化ユーザ情報を前記第 2 の記憶手段で記憶するように制御することを特徴とする暗号化システム。

【発明の詳細な説明】**【0001】****【発明の属する技術分野】**

本発明は、例えば、コピーや、プリンタ、ファクス、電子メール、或いはファイル共有機能などを有するデジタル複合機、及びこれに用いられるユーザデータの保護に関するものである。

【0002】**【従来の技術】**

デジタル複合機は、通常、不特定多数のユーザによって使用されるものであり、文書データ等をデジタル複合機で送信する場合、送信相手の宛先アドレスやジョブ履歴などのユーザデータが、第三者に対して公知になってしまう場合がある。このため、従来より、ユーザは、上記情報（宛先アドレスやジョブ履歴等）を秘密状態にしたいという要望があった。

【0003】

そこで、デジタル複合機は、当該複合機側に記録したユーザ ID とパスワードの組み合わせによって、デジタル複合機を使用するユーザを認証し、認証確認を得ることができたユ

10

20

30

40

50

ーザに対してのみ、当該ユーザに関するデータを取得できる構成にしていた。

【0004】

また、デジタル複合機は、その電源が切断された場合でも、送信相手の宛先アドレスや、ジョブ履歴、或いは画像などの各種ユーザデータのうち、保持が必要なデータについては不揮発性メモリへ記録し、一方、保持が不要なデータについては揮発性メモリへ記録するなど、データの種類（内容）に応じて記録している。

【0005】

上述したように、デジタル複合機によって揮発性又は不揮発性メモリにユーザデータが記録される場合、デジタル複合機は、一般的に、そのユーザデータに対して暗号化を行わずにそのまま記録媒体上に記録することが多い。また、デジタル複合機がユーザデータを暗号化する場合でも、所定のアルゴリズムを用いたプログラムで暗号化したり、或いは不揮発性メモリに記録されたパスワードなどの対称鍵によって暗号化することが多い。

10

【0006】

【発明が解決しようとする課題】

しかしながら、近年、ネットワークに接続されたコンピュータを介してデジタル複合機を利用できる状況にあり、ユーザデータを暗号化していない場合は勿論のこと、暗号化している場合でも、ユーザデータは不正ユーザによって解読される恐れがあった。

【0007】

例えば、従来のデジタル複合機で行われているような、デジタル複合機内にユーザ認証のための情報（ユーザIDとパスワード）を記録し、このユーザIDとパスワードの組み合わせによって行うユーザ認証は、ユーザ認証情報を不正に解読しようとする不正ユーザによって、ネットワーク上に接続された任意のコンピュータからユーザ認証解読プログラムが起動された場合、解読されてしまうという問題点があった。

20

【0008】

また、上述したように、従来のデジタル複合機では、電源が切断された場合でも、所定のデータは不揮発性メモリへ記録されるように構成されているが、ハードディスクドライブなどの不揮発性メモリからなる装置自体が抜き取られた場合、暗号化されていないデータに限らず、アルゴリズムやパスワードなどの対称鍵で暗号化されたデータであっても、当該暗号が解読されてしまうという恐れもあった。

【0009】

そこで、本発明は、上記の点を鑑みてなされたもので、デジタル複合機を利用するユーザについてのユーザ情報の保護を簡易かつ効率的に行うことができる、デジタル複合機及びそれに用いられる暗号化システムを提供することを目的とする。

30

【0010】

【課題を解決するための手段】

斯かる目的下において、本発明は、ユーザの公開鍵を不揮発性の記憶媒体に記憶する第1の記憶手段と、前記ユーザの秘密鍵を揮発性の記憶媒体に記憶する第2の記憶手段と、前記ユーザのユーザ情報を暗号又は復号化する暗号復号化手段とを備え、前記暗号復号化手段で暗号化しない前記ユーザ情報を揮発性の記憶媒体に記憶する、又は前記第1の記憶手段で記憶された公開鍵に基づき、前記暗号復号手段で得られた暗号化ユーザ情報を不揮発性の記憶媒体に記憶する第3の記憶手段と、第3の記憶手段で得られた前記ユーザ情報を、前記揮発性の記憶媒体から読出すこと、又は前記不揮発性の記憶媒体から読出した後に前記第2の記憶手段で記憶された秘密鍵に基づき前記暗号復号化手段で復号化することを実行する読出し手段とを設けたことを特徴とする。

40

【0011】

また、本発明は、ユーザ情報を揮発性又は不揮発性の記憶媒体に記憶する記憶手段と、前記ユーザ情報を暗号化する暗号化手段と、前記記憶手段又は暗号化手段の動作を制御する制御手段とを備え、前記制御手段は、前記不揮発性の記憶媒体に対してのみ、前記ユーザ情報を前記暗号化手段で暗号化してから記録するように前記記憶手段の動作を制御することを特徴とする。

50

【 0 0 1 2 】

また、本発明は、ユーザ情報を揮発性の記憶媒体に記憶する第１の記憶手段と、前記ユーザ情報を不揮発性の記憶媒体に記憶する第２の記憶手段と、前記ユーザ情報を暗号化する暗号化手段と、前記第１の記憶手段、前記第２の記憶手段及び前記暗号化手段の動作を制御する制御手段とを備え、前記制御手段は、前記暗号化手段で暗号化しない前記ユーザ情報を前記第１の記憶手段で記録し、前記暗号化手段で得られた暗号化ユーザ情報を前記第２の記憶手段で記憶するように制御することを特徴とする。

【 0 0 1 3 】

【 発明の実施の形態 】

以下、本発明の実施の形態について図面を用いて説明する。

10

本発明は、例えば、図１に示すような複写機システム１００に適用される。

【 0 0 1 4 】

図１は、複写機システム１００の基本構成図である。

図１に示すように、複写機システム１００は、複写機１００１、プリンタ１００２、ファクシミリ１００３、データベース／メールサーバ１００４、クライアントコンピュータ１００５を含んだ構成としている。

複写機１００１は、複写対象の原稿を読み取り、当該原稿に記載されたデータを、イーサネット（Ｒ）１００６に接続されたプリンタ１００２、ファクシミリ１００３、データベース／メールサーバ１００４、及びクライアントコンピュータ１００５に送信する送信する装置である。

20

【 0 0 1 5 】

プリンタ１００２は、複写機１００１が読み取ったデータを印刷する印刷装置である。

ファクシミリ１００３は、複写機１００１が読み取ったデータをファックス送信するファクシミリ装置である。

データベース／メールサーバ１００４は、複写機１００１が読み取ったデータを格納するコンピュータである。

クライアントコンピュータ１００５は、データベースサーバ／メールサーバ１００４に接続し、データベースサーバ／メールサーバ１００４から得られたデータを表示するコンピュータである。

【 0 0 1 6 】

30

イーサネット（Ｒ）１００６は、複写機１００１、プリンタ１００２、ファクシミリ１００３、データベース／メールサーバ１００４、及びクライアントコンピュータ１００５を相互に接続するためのネットワークである。

【 0 0 1 7 】

図１に示す複写機１００１の構成を図２に示す。

図２に示すように、複写機１００１は、操作部２０１２、コントロールユニット（Controller Unit）２０００、スキャナ部２０７０、及びプリンタ部２０９５を含んだ構成としている。

【 0 0 1 8 】

操作部２０１２では、複写機１００１に対してユーザが各種情報を設定する。

40

スキャナ部２０７０は、画像入力部であり、コントロールユニット２０００に対して画像データを供給する。

プリンタ部２０９５は、画像出力部であり、コントロールユニット２０００からの画像データを印刷する。

【 0 0 1 9 】

コントロールユニット２０００は、画像データ等の入出力制御を司るコントローラであり、スキャナ部２０７０や、プリンタ部２０９５、ＬＡＮ２０１１、或いは公衆回線（WAN）２０５１と接続する。

【 0 0 2 0 】

ＣＰＵ２００１は、複写機１００１全体の動作制御をする。

50

R A M 2 0 0 2 は、C P U 2 0 0 1 が動作制御するためのシステムワークメモリであり、また、画像データを一時記憶するための画像メモリである。

R O M 2 0 0 3 は、複写機 1 0 0 1 で起動するブートプログラムが格納されたブート R O M である。

【 0 0 2 1 】

H D D 2 0 0 4 は、複写機 1 0 0 1 が動作制御するためのシステムソフトウェアや画像データが格納されたハードディスクドライブである。

操作部 I / F 2 0 0 6 は、タッチパネルを有した操作部 (U I) 2 0 1 2 とのインタフェース部である。操作部 I / F 2 0 0 6 は、操作部 2 0 1 2 によってユーザが入力した情報を C P U 2 0 0 1 に伝達し、また、操作部 2 0 1 2 に表示するための画像データを出力する。 10

【 0 0 2 2 】

ネットワークインタフェース (N e t w o r k I / F) 2 0 1 0 は、L A N 2 0 1 1 に接続する機器又はシステムと情報の送受信をするためのインタフェースである。

モデム (M o d e m) 2 0 5 0 は、公衆回線 (W A N) 2 0 5 1 に接続する機器又はシステムと情報の送受信をするためのものである。

P C カードスロット (P C C A R D S l o t) 2 1 0 0 は、P C カードメディアを複写機 1 0 0 1 に対して脱着可能にするもので、複写機 1 0 0 1 外部との間で情報の入出力を行う。

【 0 0 2 3 】

イメージバス (I m a g e B u s) I / F 2 0 0 5 は、システムバス 2 0 0 7 と画像バス 2 0 0 8 とを接続するためのインタフェースであり、データ構造を変換するバスブリッジでもある。 20

画像バス 2 0 0 8 は、画像データを高速で転送するバスであり、例えば、P C I バスまたは I E E E 1 3 9 4 等で構成される。画像バス 2 0 0 8 には、以下のデバイスが接続される。

【 0 0 2 4 】

ラスタイメージプロセッサ (R I P) 2 0 6 0 は、P D L コードをビットマップイメージに展開するためのプロセッサである。

デバイス I / F 部 2 0 2 0 は、画像入出力部であるスキャナ部 2 0 7 0 やプリンタ部 2 0 9 5 と接続するためのインタフェースであり、画像データの同期系 / 非同期系の変換を行う。 30

スキャナ画像処理部 2 0 8 0 は、入力画像データに対して、補正、加工、及び編集等の画像処理を施す。

プリンタ画像処理部 2 0 9 0 は、プリント出力画像データに対して、プリンタ部 2 0 9 5 の補正や解像度変換等の画像処理を施す。

画像回転部 2 0 3 0 は、画像データ (入力画像データやプリント出力画像データ) に対し、回転変換処理を施した画像を生成する。

画像圧縮部 2 0 4 0 は、画像データに対して圧縮処理を施し、例えば、多値画像データに対しては J P E G 、 2 値画像データに対しては J B I G や、M M R 、或いは M H 等のデータ圧縮伸張処理を行う。 40

【 0 0 2 5 】

図 3 は、本実施の形態の複写機 1 0 0 1 で、ユーザデータ暗号又は解読のために用いられる非対称鍵方式の公開鍵と秘密鍵のデータ配置例を示したものである。

図 3 に示すように、公開鍵側は、公開鍵テーブル 3 0 0 1 及び公開鍵テーブル 3 0 0 2 に格納された公開鍵で認証したユーザの自動ログアウト時間テーブル 3 0 0 2 を含む構成である。この公開鍵テーブル 3 0 0 1 及び公開鍵テーブル 3 0 0 2 に格納された情報は、図 2 に示す複写機 1 0 0 1 の H D D 2 0 0 4 に記録されている。

【 0 0 2 6 】

なお、図 3 に示した自動ログアウト時間テーブル 3 0 0 2 に格納された時間 (例えば、 1 50

0分等)は、複写機1001の正当なユーザとして認証確認されたユーザの複写機1001に対するユーザ操作の終了、あるいは認証確認されたユーザが実行したジョブの終了から、複写機1001側で当該ユーザが自動的にログアウトされるまでの時間を表している。

【0027】

秘密鍵側は、複写機1001側で認証確認されたユーザの秘密鍵テーブル3003を含む構成であり、秘密鍵テーブル3003に格納された秘密鍵は、図3に示す公開鍵テーブル3001の各公開鍵とリンクしている。また、秘密鍵テーブル3003は、図2に示す複写機1001のRAM2002に記録されており、CPU2001は、認証確認されたユーザが、複写機1001側からログアウトするまでの間、秘密鍵テーブル3003の内容(秘密鍵)を保持し、ログアウト時には、保持していた内容(秘密鍵)を自動的に消去する。

10

【0028】

<複写機システム100によるユーザ認証の動作>

ここでは、複写機システム100によって、ユーザ認証が行われる動作について説明する。図4は、公開鍵と秘密鍵の非対称鍵方式により、複写機システム100がユーザ認証を行うときのフローチャートである。

【0029】

図4に示すように、ユーザが複写機1001に対してログイン動作を開始する場合(ステップS4001)、ユーザは、複写機1001に含まれるHDD2004に登録された公開鍵テーブル3001の中から、自己の公開鍵を選択する(ステップS4002)。

20

【0030】

次に、CPU2001は、ユーザに対し、ユーザが選択した公開鍵に対する秘密鍵の入力要求をする(ステップS4003)。そこで、ユーザは、複写機1001のPCカードスロット2100に対して、秘密鍵データを記録したPCカードメディアを装着する。

【0031】

次に、CPU2001は、ユーザが装着したPCカードメディアから、秘密鍵の情報を読み込み、当該ユーザが正当なユーザであるか否かを検証するための秘密鍵の正当性チェックを行う(ステップS4004)。

CPU2001による秘密鍵の正当性チェックは次のようにして行う。例えば、CPU2001は、ユーザが選択した公開鍵を用いて、まず、任意のテストデータを暗号化し、次に、当該暗号化テストデータを、PCカードメディアに記録された秘密鍵によって復号化できるか否かを検証する。

30

【0032】

CPU2001は、上記暗号化用テストデータを復号化できないと判断した場合、これまでのユーザ認証動作をステップS4002の処理まで戻し、ステップS4002~ステップS4004の処理を再度実行する。一方、CPU2001が、上記暗号化テストデータを復号化できる判断した場合、CPU2001は、図3に示す複写機1001のRAM2002内に記憶された秘密鍵テーブル3003へ、当該ユーザの秘密鍵を複写する(ステップS4005)。

40

【0033】

次に、CPU2001は、ユーザ認証のためのログイン処理を終了する(ステップS4006)。

尚、この図3に示す秘密鍵テーブル3003は、DRAMなどの揮発性メモリに記録されて構成しているため、例えば、電源遮断後に部品が盗難等されても、これにより秘密鍵テーブル3003に格納された秘密鍵が漏洩することはない。

【0034】

<記録媒体に対するユーザデータの記録動作>

ここでは、複写機システム100において、記録媒体にユーザデータを記録する動作について説明する。

50

図 5 は、本実施の形態の複写機システム 100 で用いられる宛先アドレスや、ジョブ履歴、或いは画像情報などのユーザデータを、記録媒体に記録する処理を示したフローチャートである。

【0035】

尚、ユーザデータを記録媒体に記録する動作が開始されるときは、その前提として、上述した図 4 に示すユーザ認証処理が行われていて、ユーザは複写機システム 100 よりユーザ認証を得ている必要がある。

【0036】

ユーザデータ（宛先アドレスや、ジョブ履歴、或いは画像情報など）を記録媒体に記録する場合（ステップ S5001）、複写機 1001 の CPU2001 は、先ず、記録媒体が不揮発性メモリであるかを確認する（ステップ S5002）。 10

【0037】

CPU2001 が、記録媒体を揮発性メモリであると判断した場合、次に、CPU2001 は、公開鍵へリンクするための情報を設定しないまま、ユーザデータを当該記録媒体（揮発性メモリ）上に記録し（ステップ S5006）、記録動作を終了する（ステップ S5007）。

【0038】

一方、CPU2001 が、記録媒体を不揮発性メモリであると判断した場合、次に、CPU2001 は、複写機 1001 を利用しようとしている当該ユーザの公開鍵を、図 3 に示す公開鍵テーブル 3001 から取得する（ステップ S5003）。 20

次に、CPU2001 は、公開鍵テーブル 3001 から取得した公開鍵を用いて、ユーザデータを暗号化する（ステップ S5004）。

次に、CPU2001 は、公開鍵テーブル 3001 に記録された公開鍵へリンクするための情報、及びステップ S5004 で暗号化したユーザデータを記録媒体（不揮発性メモリ）に記録し（ステップ S5005）、その後、記録動作を終了する（ステップ S5007）。

【0039】

< 記録媒体からのユーザデータの読み出し動作 >

ここでは、複写機システム 100 において、記録媒体からユーザデータを読み出す動作について説明する。 30

図 6 は、上記図 5 のフローチャートで示した記録動作により記録媒体に記録されたユーザデータ（宛先アドレスや、ジョブ履歴、或いは画像等）を、読み出すときの処理を示したフローチャートである。

【0040】

尚、ユーザデータを記録媒体から読み出す動作が開始されるときは、その前提として、上述した図 4 に示すユーザ認証処理が行われていて、ユーザは複写機システム 100 よりユーザ認証を得ている必要がある。

【0041】

CPU2001 は、記録媒体からユーザデータの読み出し動作を開始する場合（ステップ S6001）、先ず、ユーザデータが記録されている記録媒体が不揮発性メモリであるか否かを確認する（ステップ S6002）。 40

【0042】

CPU2001 が、記録媒体を揮発性メモリであると判断した場合、次に、CPU2001 は、記録媒体からそのままユーザデータを読み出し（ステップ S6008）、その後、読み出し動作を正常終了する（ステップ S6009）。

【0043】

一方、CPU2001 が、記録媒体を不揮発性メモリであると判断した場合、次に、CPU2001 は、ユーザデータとともに、暗号化の際に不揮発性メモリの記録媒体に記録された公開鍵テーブル 3001 へのリンク情報を読み出す（ステップ S6003）。

次に、CPU2001 は、公開鍵に該当する秘密鍵を、図 3 に示す秘密鍵テーブル 300 50

1より取得することを試みる（ステップS6004）。

【0044】

上述したように、記録媒体からユーザデータを読み出すユーザは、その前提として、複写機システム100よりユーザ認証を得ているので、図3に示す秘密鍵テーブル3003には、当該認証を得たユーザの秘密鍵がコピーされている。したがって、CPU2001は、秘密鍵テーブル3003から秘密鍵を取得することが可能になる。

【0045】

そこで、CPU2001により、当該秘密鍵を取得できた場合（ステップS6005）、CPU2001は、ユーザデータを読み出す（ステップS6006）とともに、取得した秘密鍵によってユーザデータを復号化し（ステップS6007）、その後、読み出し動作を正常終了する（ステップS6009）。 10

【0046】

一方、CPU2001が、何らかの原因により秘密鍵を取得できなかった場合（ステップS6005）、そのまま読み出し動作を異常終了させる（ステップS6010）。

【0047】

【発明の効果】

以上説明したように、本発明によれば、ユーザを認証するための情報を、揮発性の記憶媒体と不揮発性の記憶媒体に分けて記憶し、不揮発性の記憶媒体に格納するユーザ情報に対してのみ暗号化又は復号化して情報の入出力を行うように構成しているので、ユーザ側に対して特別な操作負担を強いることなく、ユーザ情報の保護を簡易かつ効率的に行うことが可能となる。 20

【0048】

例えば、デジタル複合機又はシステムに記録された登録ユーザID及びパスワード等の一覧リストに代わり、公開鍵及び暗号鍵の対リストによってデジタル複合機又はシステムを利用するユーザの認証を行えるように構成すれば、不正ユーザによるユーザ認証解読プログラムによって上記パスワード等が漏洩することを防止できるため、ユーザ認証チェックの強化が可能になる。

【0049】

また、非対称鍵方式の鍵（秘密鍵）が記録される記録媒体を揮発性メモリに限定する構成にすることで、例えば、デジタル複合機又はシステム側からユーザがログアウトする時には秘密鍵が自動消去でき、また、ユーザデータが記録されたハードディスクドライブなどの不揮発性の記録媒体が盗まれた場合でも、ユーザデータが第三者に漏洩することを防止できるので、ユーザデータのセキュリティを高めることが可能となる。 30

【図面の簡単な説明】

【図1】本実施の形態の複写機システム100の構成図である。

【図2】複合機1001のブロック構成図である。

【図3】ユーザデータの暗号又は解読に用いられる非対象鍵方式の公開鍵と秘密鍵のデータ配置例を示した図である。

【図4】複写機システム100によるユーザ認証処理のフローチャートである。

【図5】複写機システム100において、宛先アドレスやジョブ履歴や画像などのユーザデータを、記録媒体に記録するときのフローチャートである。 40

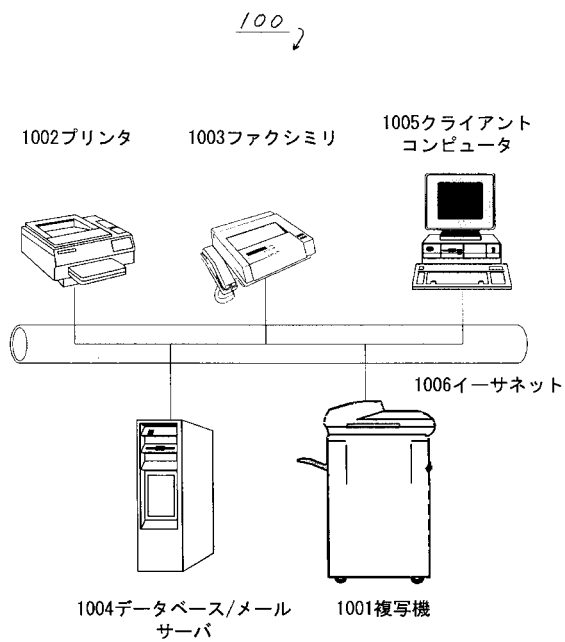
【図6】図5のフローチャートにより記録された宛先アドレスやジョブ履歴や画像などのユーザデータを読み出す処理を示したフローチャートである。

【符号の説明】

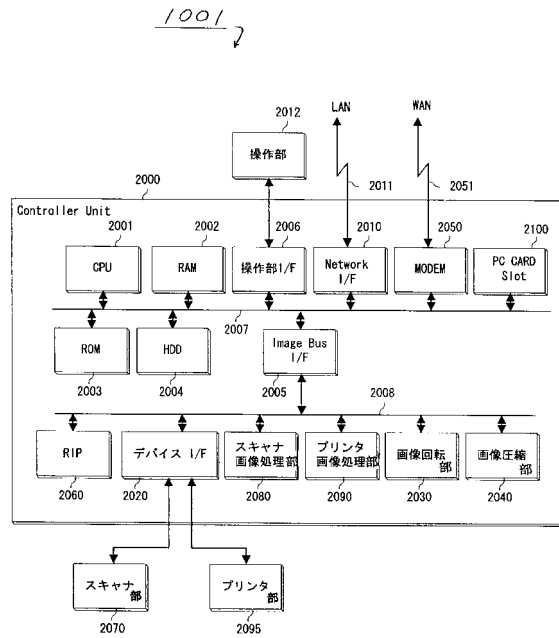
- 1001 複写機
- 1002 プリンタ
- 1003 ファクシミリ
- 1004 データベース/メールサーバ
- 1005 クライアントコンピュータ
- 1006 イーサネット(R)

2 0 0 0	コントローラユニット (C o n t r o l l e r U n i t)	
2 0 0 1	C P U	
2 0 0 2	R A M	
2 0 0 3	R O M	
2 0 0 4	ハードディスク (H D D)	
2 0 0 5	I m a g e B u s I / F	
2 0 0 6	操作部 I / F	
2 0 0 7	システムバス	
2 0 0 8	画像バス	
2 0 1 0	N e t w o r k I / F	10
2 0 1 1	L A N	
2 0 1 2	操作部	
2 0 2 0	デバイス I / F	
2 0 3 0	画像回転部	
2 0 4 0	画像圧縮部	
2 0 5 0	M O D E M	
2 0 5 1	W A N	
2 0 6 0	R I P	
2 0 7 0	スキャナ部	
2 0 8 0	スキャナ画像処理部	20
2 0 9 0	プリンタ画像処理部	
2 0 9 5	プリンタ部	
2 1 0 0	P C C A R D S l o t	
3 0 0 1	公開鍵テーブル	
3 0 0 2	自動ログアウト時間テーブル	
3 0 0 3	秘密鍵テーブル	

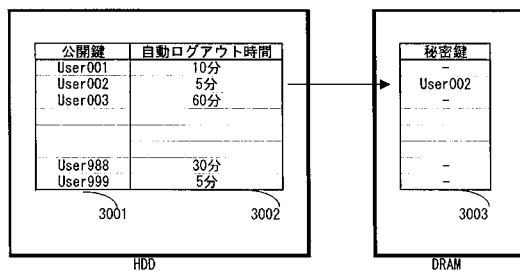
【図 1】



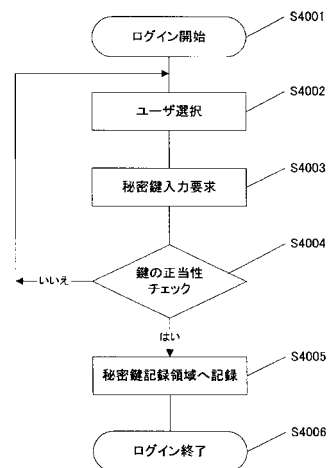
【図 2】



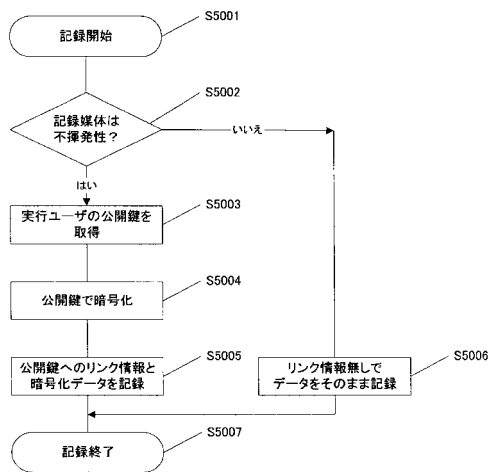
【図 3】



【図 4】



【図 5】



【図 6】

