

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第4748762号
(P4748762)

(45) 発行日 平成23年8月17日 (2011.8.17)

(24) 登録日 平成23年5月27日 (2011.5.27)

(51) Int. Cl.

F I

G06Q	50/00	(2006.01)	G06F	17/60	1 4 2
G06Q	30/00	(2006.01)	G06F	17/60	3 0 2 E
G06Q	10/00	(2006.01)	G06F	17/60	5 1 2
H04L	9/32	(2006.01)	H04L	9/00	6 7 5 B

請求項の数 5 (全 14 頁)

(21) 出願番号	特願2004-244132 (P2004-244132)	(73) 特許権者	000001007
(22) 出願日	平成16年8月24日 (2004.8.24)		キヤノン株式会社
(65) 公開番号	特開2006-65408 (P2006-65408A)		東京都大田区下丸子3丁目30番2号
(43) 公開日	平成18年3月9日 (2006.3.9)	(74) 代理人	100076428
審査請求日	平成19年8月22日 (2007.8.22)		弁理士 大塚 康德
		(74) 代理人	100112508
			弁理士 高柳 司郎
		(74) 代理人	100115071
			弁理士 大塚 康弘
		(74) 代理人	100116894
			弁理士 木村 秀二
		(74) 代理人	100130409
			弁理士 下山 治
		(74) 代理人	100134175
			弁理士 永川 行光

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 署名生成方法及び情報処理装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

情報処理装置が行う署名生成方法であって、前記情報処理装置が有する入力手段が、コンテンツと、該コンテンツごとに動的に変化する数値化データを含む利用制御情報とを入力する入力工程と、前記情報処理装置が有する抽出手段が、前記入力工程において入力された利用制御情報に含まれる数値化データの上限值及び下限値を抽出する抽出工程と、前記情報処理装置が有する被署名データ生成手段が、前記利用制御情報に含まれる数値化データを前記抽出工程において抽出された上限値及び下限値に設定して被署名データを生成する被署名データ生成工程と、前記情報処理装置が有する署名生成手段が、前記被署名データ生成工程において生成された前記被署名データと前記コンテンツとを連結し、署名を施して署名データを生成する署名生成工程と、前記情報処理装置が有する出力手段が、前記入力工程において入力されたコンテンツと、前記入力工程において入力された利用制御情報と、前記署名生成工程において生成された署名データとを出力する出力工程と、を有することを特徴とする署名生成方法。

【請求項 2】

前記利用制御情報は、拡張可能マークアップ言語 (XML) で記述されていることを特徴とする請求項 1 に記載の署名生成方法。

【請求項 3】

コンテンツと、該コンテンツごとに動的に変化する数値化データを含む利用制御情報とを
入力する入力手段と、

前記入力手段により入力された利用制御情報に含まれる数値化データの上限值及び下限
値を抽出する抽出手段と、

前記利用制御情報に含まれる数値化データを前記抽出工程において抽出された上限値及
び下限値に設定して被署名データを生成する被署名データ生成手段と、

前記被署名データ生成手段により生成された前記被署名データと前記コンテンツとを連
結し、署名を施して署名データを生成する署名生成手段と、

前記入力手段により入力されたコンテンツと、前記入力手段により入力された利用制御
情報と、前記署名生成手段により生成された署名データとを出力する出力手段と、

を有することを特徴とする情報処理装置。

10

【請求項 4】

コンピュータを、請求項 3 に記載の情報処理装置が有する各手段として機能させるため
のコンピュータプログラム。

【請求項 5】

請求項 4 に記載のコンピュータプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録
媒体。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

20

【0001】

本発明は、情報処理装置が行う署名生成方法及び情報処理装置に関するものである。

【背景技術】

【0002】

近年、高速な通信回線やDVDなどの大容量記録メディアを通じて、文書や画像データ
などのデジタルコンテンツを流通する機会が増加している。中でも、デジタルコンテンツ
配信サービスは、特定のユーザに対してコンテンツを流布するサービスであるが、ユーザ
以外にはコンテンツが漏洩しない仕組みが要求されている。また、大容量メディアによる
コンテンツ配信においても、同様のユーザによるアクセス制御の機構が検討されている。
その際には、コンテンツデータに対する暗号化やスクランブル処理などが行われており、
正当な鍵情報を持つ、もしくはデスクランブル処理を知っている正当なユーザのみが復号
処理を行い、正規の文書や画像データなどのコンテンツを享受できる仕組みが提供されて
いる。

30

【0003】

上述したようなコンテンツ配信サービスにおいては、コンテンツを配信するコンテンツ
プロバイダが存在する。このコンテンツプロバイダでは、複数のコンテンツのそれぞれに
対して異なるアクセス制御情報の設定を行う必要があり、コンテンツごと、ユーザごと、
更にはユーザのアクション（例えば、閲覧、コピーなどのアクション）ごとに異なる鍵に
よる暗号化処理を行うことが想定される。このコンテンツに対する操作処理においては、
コンテンツホルダーがコンテンツ利用ユーザに対して処理に対する制限を行う場合が想定
される。特に、同じ操作に対しても利用期間（例えば、2000年1月1日から1月31日まで）
や利用回数（例えば、5回まで印刷可）などに対する制限情報は数値化された情報として
扱われる。この場合、許可情報と同時に、処理許可最大回数や現在の許可回数の残り回数
などのカウンタに関する情報も管理する必要がある。

40

【0004】

尚、このカウンタはコンテンツに対して印刷、閲覧などの操作（アクションとも呼ぶ）
を行うたびに動的に変化するものであるが、カウンタに対する制限（上限値及び下限値）
はコンテンツそのものやコンテンツ利用制御情報に含まれる場合がある。

【0005】

一方、デジタルコンテンツはコンテンツの完全性を保証するために、即ち、送信されて

50

きたデータが改ざんされたか否かを受信者が検出するために、改ざん防止用の付加データを検証するデジタル署名が施されている。このデジタル署名技術は、データ改ざんだけではなく、インターネット上でのなりすまし、否認などを防止する効果も持ち合わせている。以下、デジタル署名の概要について説明する。

【 0 0 0 6 】

[デジタル署名]

デジタル署名データの生成には、ハッシュ関数と公開鍵暗号とが用いられる。これは、秘密鍵を K_s 、公開鍵を K_p とすれば、送信者は、入力データ M にハッシュ処理を施して固定長データ $H(M)$ を算出した後、秘密鍵 K_s でその固定長データ $H(M)$ を変換してデジタル署名データ S を作成し、その後、デジタル署名データ S と入力データ M とを受信者に送信する。

10

【 0 0 0 7 】

一方、受信者は、そのデジタル署名データ S を公開鍵 K_p で変換（復号）したデータと、入力データ M にハッシュ処理を施したデータとが一致するか否かを検証する。ここで、検証結果が一致していなければ、入力データ M に改ざんが行われたと判定する。

【 0 0 0 8 】

デジタル署名には RSA 、 DSA など公開鍵暗号方式が用いられおり、署名の安全性は秘密鍵を所有者以外のエンティティが署名を偽造或いは秘密鍵を解読することが計算的に困難であるという事実に基づいている。

【 0 0 0 9 】

20

図 1 は、署名作成処理（Sign process）と署名検証処理（Verify process）を表す模式図である。図 1 に示すように、上述したデジタル署名データを作成する署名作成処理と、デジタル署名データを用いて入力データを検証する署名検証処理が行われる。

【 0 0 1 0 】

[ハッシュ関数]

次に、デジタル署名データの生成を高速化するために用いられるハッシュ関数について説明する。このハッシュ関数は、任意の長さのデータ M に処理を行い、一定の長さの出力データを生成する機能を有する。ここで、出力 $H(M)$ を平文データ M のハッシュデータと呼ぶ。特に、一方向性ハッシュ関数は、データ M を与えたとき、 $H(M') = H(M)$ となる平文データ M' の算出が計算量的に困難であるという性質を持っている。ここで、一方向性ハッシュ関数としては $MD2$ 、 $MD5$ 、 $SHA-1$ などの標準的なアルゴリズムが存在しており、これらのアルゴリズムは公開されている。

30

【 0 0 1 1 】

[公開鍵暗号]

次に、公開鍵暗号について説明する。公開鍵暗号は、2つの異なる鍵を利用し、片方の鍵で暗号処理したデータは、もう片方の鍵でしか復号処理できないという性質を持っている。2つの鍵のうち、一方の鍵は公開鍵と呼ばれ、広く公開するようにしている。また、もう片方の鍵は秘密鍵と呼ばれ、本人のみが持つ鍵である。

【 0 0 1 2 】

この公開鍵暗号方式を用いたデジタル署名としては、例えば DSA 署名、 RSA 署名、Schnorr 署名などが挙げられる。ここでは一例として DSA 署名を紹介する。

40

【 0 0 1 3 】

[DSA 署名]

非特許文献 1 に記載の方式を説明する。 p 、 q を素数とし、 $p-1$ は q を割り切るものとする。 g を Z_{p-1}^* （位数 p の巡回群 Z_p から 0 を省いた乗法群）から任意に選択した、位数 q の元（生成元）とする。 Z_{p-1}^* から任意に選択した x を秘密鍵とし、それに対する公開鍵 y を $y := g^x \bmod p$ とおく。 $H()$ はハッシュ関数とする。

【 0 0 1 4 】

[DSA 署名作成]

文書 M に対する署名の作成手順

50

- 1) z を $Z \setminus \{q\}$ から任意に選択し、 $T := (g^z \bmod p) \bmod q$ とおく。
- 2) $c := H(M)$ とおく。
- 3) $s := d^{-1}(c + xT) \bmod q$ とおき、 (s, T) を署名データとする。

【0015】

[DSA 署名検証]

文書 M に対する署名データ (s, T) の検証手順

$T = (g^{H(M)} / s^y \bmod p) \bmod q$ が否かを検証する。

【0016】

以上のようにデジタル署名技術は、インターネット上でなりすまし、データ改ざん、否認などを防止する効果がある。

10

【非特許文献1】Federal Information Processing Standards (FIPS) 186-2, Digital Signature Standard (DSS), January 2000

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0017】

上述したように、デジタルコンテンツに対する制御方法を考えた場合、署名対象データ（被署名データとも呼ぶ）にカウンタの情報が含まれる場合がある。その場合、カウンタを書き換えることで署名検証に失敗してしまう。そのため、カウンタなどの処理を行うごとにダイナミックに変化する情報に対しては署名範囲から除外する必要がある、カウンタ部分が動的に変化しても署名検証を可能にするために、署名付加及び署名検証処理が複雑化するという問題がある。

20

【0018】

即ち、署名対象データを集約するようにコンテンツ構造を規定し直すコンテンツデータ構造変更方式においては、カウンタの制限情報はコンテンツ操作と共に付随するデータであり、コンテンツ操作が複数規定されリスト構造で表現されている場合、リスト構造内に含まれる「操作」要素間にカウンタの制限情報が挿入されるために、被署名データが分散され、署名付加及び署名検証処理が複雑化するという問題が生ずる。

【0019】

この問題を回避するための単純な方法としては、カウンタが取り得る全ての値に対して、一つ一つ署名を施しておき、検証時にそのうちの一つの署名データを選択して検証処理を行う方法が考えられる。しかし、署名データが膨大になるため、コンテンツの情報量が肥大化するという問題や、署名付与時の計算量が増大するという問題が生じる。

30

【0020】

このように、従来のデジタル署名方式は被署名データの1ビットでも変更されると署名検証が失敗するものであった。

【0021】

本発明は、上記課題を解決するためになされたもので、コンテンツと、そのコンテンツごとに動的に変化する数値化データを含む利用制御情報とを用いて署名データを生成可能にすることを目的とする。

【課題を解決するための手段】

40

【0022】

本発明は、情報処理装置が行う署名生成方法であって、前記情報処理装置が有する入力手段が、コンテンツと、該コンテンツごとに動的に変化する数値化データを含む利用制御情報とを入力する入力工程と、前記情報処理装置が有する抽出手段が、前記入力工程において入力された利用制御情報に含まれる数値化データの上限值及び下限値を抽出する抽出工程と、前記情報処理装置が有する被署名データ生成手段が、前記利用制御情報に含まれる数値化データを前記抽出工程において抽出された上限値及び下限値に設定して被署名データを生成する被署名データ生成工程と、前記情報処理装置が有する署名生成手段が、前記被署名データ生成工程において生成された前記被署名データと前記コンテンツとを連結し、署名を施して署名データを生成する署名生成工程と、前記情報処理装置が有する出力

50

手段が、前記入力工程において入力されたコンテンツと、前記入力工程において入力された利用制御情報と、前記署名生成工程において生成された署名データとを出力する出力工程と、を有することを特徴とする。

【発明の効果】

【0024】

本発明によれば、コンテンツと、そのコンテンツごとに動的に変化する数値化データを含む利用制御情報とを用いて署名データを生成することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

【0025】

以下、図面を参照しながら発明を実施するための最良の形態について詳細に説明する。

10

【実施例1】

【0026】

図2は、実施例1における情報処理装置の構成の一例を示す概略図である。尚、本発明を実現する際に、図2に示される全ての機能を使用することが必須でないことは言うまでもない。

【0027】

情報処理装置200は、図2に示すように、モデム218、モニタ202、CPU203、ROM204、RAM205、HD（ハードディスク）206、ネットワーク接続部207、CD208、FD（フレキシブル・ディスク）209、DVD（デジタル・ビデオ・ディスク又はDigital Versatile Disk）210、プリンタ215とのインターフェース（I/F）217、操作部としてのマウス212やキーボード213などとのインターフェース（I/F）211で構成され、バス216を介して互いに通信可能に接続されている。以下、情報処理装置200を構成する各ユニットについて順に説明する。

20

【0028】

まずマウス212及びキーボード213は、情報処理装置200に対する各種指示等をユーザが入力するための操作部である。この操作部を介して入力された情報（操作情報）は、インターフェース211を介して情報処理装置200内に取り込まれる。

【0029】

情報処理装置200での各種情報（文字情報や画像情報等）は、プリンタ215により印刷出力できるように構成されている。

30

【0030】

モニタ202は、ユーザへの各種指示情報や、文字情報或いは画像情報等の各種情報の表示を行う。

【0031】

CPU203は、情報処理装置200全体の動作制御を司るものであり、実施例1では制御手段として機能している。即ち、CPU203は、HD（ハードディスク）206等から処理プログラム（ソフトウェアプログラム）を読み出して実行することで、情報処理装置200全体を制御する。

【0032】

特に、実施例1では、CPU203はHD206等から署名作成機能及び署名検証機能を実現する処理プログラムを読み出して実行することで、詳細は後述する情報変換処理を実施する。

40

【0033】

ROM204は、システムのブートプログラムや各種処理プログラム或いは制御データが格納されている。

【0034】

RAM205は、CPU203での各種処理のために、一時的に処理プログラムや処理対象の情報を格納するための作業用エリア等として使用される。

【0035】

HD206は、大容量記憶装置の一例としての構成要素であり、各種データ或いは各種

50

処理の実行時に R A M 2 0 5 等へ転送される情報変換処理等のための処理プログラム等を保存する。

【 0 0 3 6 】

C D (C D ドライブ) 2 0 8 は、外部記憶媒体の一例としての C D (C D - R) に記憶されたデータを読み込み、また当該 C D ヘデータを書き出す機能を有する。

【 0 0 3 7 】

F D (F D ドライブ) 2 0 9 は、上述の C D 2 0 8 と同様に、外部記憶媒体の一例としての F D に記憶されたデータを読み出す。また種々のデータを当該 F D ヘ書き込む機能を有している。

【 0 0 3 8 】

D V D (D V D ドライブ) 2 1 0 は、上述の C D 2 0 8 や F D 2 0 9 と同様に、外部記憶媒体の一例としての D V D に記憶されたデータを読み出し、また当該 D V D ヘデータを書き込む機能を有している。

【 0 0 3 9 】

尚、C D 2 0 8、F D 2 0 9、D V D 2 1 0 等の外部記憶媒体に対して、例えば編集用のプログラム或いはプリンタドライバが記憶されている場合には、これらのプログラムを H D 2 0 6 ヘインストールしておき、必要に応じて、R A M 2 0 5 へ転送するように構成しても良い。

【 0 0 4 0 】

インターフェース (I / F) 2 1 1 は、マウス 2 1 2 やキーボード 2 1 3 によるユーザからの入力を受け付けるためのものである。

【 0 0 4 1 】

モデム 2 1 8 は、インターフェース (I / F) 2 1 9 を介して、例えば公衆回線等を通じて外部の通信ネットワークに接続された通信機器との間で通信を行うための通信モデムである。

【 0 0 4 2 】

ネットワーク接続部 2 0 7 は、インターフェース (I / F) 2 1 4 を介して L A N などのネットワークへの接続を制御する。

【 0 0 4 3 】

ここで、上述した情報処理装置においてコンテンツ及びコンテンツ利用制御情報の署名を作成する署名作成処理及びその署名を検証する署名検証処理について説明する。

【 0 0 4 4 】

[署名生成]

図 3 は、実施例 1 における署名作成処理を示すフローチャートである。尚、この処理は図 2 に示す情報処理装置 2 0 0、特にマウス 2 1 2 やキーボード 2 1 3 からの入力指示により H D 2 0 6 等に格納されている所定のプログラムを C P U 2 0 3 などが実行することによって実現される処理である。

【 0 0 4 5 】

まず、ステップ S 3 0 1 において、コンテンツ保護対象となるコンテンツ C を入力する。次に、ステップ S 3 0 2 において、ステップ S 3 0 1 で入力したコンテンツ C に対する利用制御情報 D R __ C を入力する。

【 0 0 4 6 】

尚、この利用制御情報 D R __ C の拡張可能マークアップ言語 (X M L) による記載例は後述するが、利用制御情報 D R __ C には、利用期間 (例えば、2000年1月1日から1月31日まで) や利用回数 (例えば、5 回まで印刷可) などのユーザの操作ごとに動的に変化する数値化データが含まれる。

【 0 0 4 7 】

次に、ステップ S 3 0 3 において、ステップ S 3 0 2 で入力した利用制御情報 D R __ C から数値化データの下限值及び上限値を抽出する。つまり、この利用制御情報 D R __ C に含まれる数値化データはある範囲内に限定されるため、全ての数値化データに対する下限

10

20

30

40

50

値及び上限値をそれぞれ抽出する。

【 0 0 4 8 】

次に、ステップ S 3 0 4 において、全ての数値化データを上限値に設定した場合の利用制御情報 D A T A _ U と下限値に設定した場合の利用制御情報 D A T A _ L という 2 つの被署名データを作成する。そして、ステップ S 3 0 5 において、ステップ S 3 0 4 で作成した被署名データとコンテンツ C とを以下のように連結し、公開鍵暗号方式などの公知のアルゴリズムを用いて署名データ S を生成する。

【 0 0 4 9 】

C || D A T A _ U || D A T A _ L

ここで、記号「 || 」はデータの連結を意味するが、どのような構造化データであってもかまわない。

【 0 0 5 0 】

最後に、ステップ S 3 0 6 において、上述のステップ S 3 0 1 で入力したコンテンツ C とステップ S 3 0 2 で入力した利用制御情報 D R _ C とステップ S 3 0 5 で生成した署名データ S とを一つに纏め、新しくフォーマットしたコンテンツデータ P として出力する。

【 0 0 5 1 】

尚、上述した署名作成処理を図 1 に示す模式図で考えると、メッセージ M そのものではなく、メッセージ M に変換処理（被署名データの作成及びコンテンツとの連結）を施してハッシュ関数に適用させていることがわかる。また、この変換処理はステップ S 3 0 4 に相当し、署名データの作成はステップ S 3 0 5 に相当する。

【 0 0 5 2 】

以下は、X M L で記載したコンテンツ C と利用制御情報 D R _ C の一例である。

< mdf >

< contents >

< binary_embeded type="base64" id="image1" >

deadbeef...

< /binary_embeded >

< /contents >

< contents_condition >

< target ref="#image1" >

< conditions >

< print >

< amount upper="5" > 0 < /amount >

< /print >

< /conditions >

< /target >

< /contents_condition >

< /mdf >。

【 0 0 5 3 】

上記の mdf 要素には、contents 要素（コンテンツ C に対応）と contents_condition 要素（利用制御情報 D R _ C に対応）が含まれている。また、contents 要素には id が image1 という画像データが base64 エンコーディングされて埋め込まれている。そして、画像 image1 に対する利用制御情報としては print 操作に対する数量制限が記載されており、upper 属性に記載されているように印刷回数は 5 回までに制限されていることを示している。また、Amount 要素に含まれる数値は、現在の印刷回数が記載されており、ここでは、初期値の 0 が入っているが、印刷処理が行われるごとに 1 ずつ増加されるカウンタであり、動的に変化する。そのため、mdf 要素全体に署名を施した場合、カウンタの値を変化させると、署名検証に失敗してしまう。

【 0 0 5 4 】

そこで、実施例 1 では被署名データ DATA__U と DATA__L を次のようにする。

DATA__U :

```
< contents_condition >
  < target ref="#image1" >
    < conditions >
      < print >
        < amount > 5 < /amount >
      < /print >
    < /conditions >
  < /target >
< /contents_condition >
```

10

DATA__L :

```
< contents_condition >
  < target ref="#image1" >
    < conditions >
      < print >
        < amount > 0 < /amount >
      < /print >
    < /conditions >
  < /target >
< /contents_condition >。
```

20

【 0 0 5 5 】

それぞれamount要素に包含される数値は上限値と下限値である5と0に置き換えられている。ここで上限値と下限値を示すデータを一括して次のDATA__(U+L)のように表現してもよい。

DATA__(U+L) :

```
< contents_condition >
  < target ref="#image1" >
    < conditions >
      < print >
        < amount > lower="0" upper="5" < /amount >
      < /print >
    < /conditions >
  < /target >
< /contents_condition >。
```

30

【 0 0 5 6 】

[署名検証]

次に、図 4 を用いて上述した署名作成処理で作成された署名データを検証する署名検証処理について説明する。

【 0 0 5 7 】

40

図 4 は、実施例 1 における署名検証処理を示すフローチャートである。尚、この処理は図 2 に示す情報処理装置 2 0 0、特にマウス 2 1 2 やキーボード 2 1 3 からの入力指示により H D 2 0 6 等に格納されている所定のプログラムを C P U 2 0 3 などが実行することによって実現される処理である。

【 0 0 5 8 】

まず、ステップ S 4 0 1 において、利用制御情報が含まれるコンテンツデータ P を入力する。次に、ステップ S 4 0 2 において、上述した署名作成処理のステップ S 3 0 3 での処理と同様に、ステップ S 4 0 1 1 で入力した利用制御情報から下限値及び上限値を抽出する。そして、ステップ S 4 0 3 において、上述したステップ S 3 0 4 での処理と同様に、全ての数値化データを上限値にセットした場合の利用制御情報 DATA__U と下限値に

50

セットした場合の利用制御情報 DATA__L という 2 つの被署名データを作成する。次に、ステップ S 4 0 4 において、ステップ S 4 0 3 で作成した被署名データとコンテンツとを以下のように連結し、署名データ S を用いてコンテンツの（暗号的な）検証を行う。

【 0 0 5 9 】

C || DATA__U || DATA__L

最後に、ステップ S 4 0 5 において、制御対象となっている数値化データが上限値及び下限値の範囲内に含まれているか検証を行う。

【 0 0 6 0 】

例えば、次のデータの検証を行うことを考える。

< mdf >

10

< contents >

< binary_embeded type="base64" id="image1" >

deadbeef...

< /binary_embeded >

< /contents >

< contents_condition >

< target ref="#image1" >

< conditions >

< print >

< amount upper="5" > 2 < /amount >

20

< /print >

< /conditions >

< /target >

< /contents_condition >

< signature > ... < /signature >

< /mdf >。

【 0 0 6 1 】

上記の amount 要素には印刷回数を示す 2 が記載されているが、上限 5 と下限 0 の範囲に含まれているため、ステップ S 4 0 5 での範囲検証で valid の結果を得る。signature 要素には mdf 要素全体の署名が記載されているが、W 3 C 国際標準規格 XML Signature における Enveloped signature に準拠する。また、実施例 1 における署名検証処理を signature 要素内の transform 要素に記述することでインターオペラビリティを確保することが可能である。

30

【 0 0 6 2 】

実施例 1 によれば、動的に変化する数値化データを含む利用制御情報から署名データを生成し、その署名データを用いてコンテンツの検証を行うことができる。

【実施例 2】

【 0 0 6 3 】

次に、本発明に係る実施例 2 について詳細に説明する。尚、実施例 2 における情報処理装置の構成は、図 2 を用いて説明した実施例 1 の構成と同様であり、その説明は省略する。

40

【 0 0 6 4 】

実施例 1 では一つの数値化データに対する署名を取り上げたが、複数の数値化データでも処理可能であることを次の例で示す。

< mdf >

< contents >

< binary_embeded type="base64" id="image1" >

deadbeef...

< /binary_embeded >

< /contents >

50

```

< contents_condition >
  < target ref="#image1" >
    < conditions >
      < print >
        < amount upper="5" > 0 < /amount >
      < /print >
      < display >
        < time lower="2000-01-01-0900" upper="2000-01-31-2100" >
          #include-time
        < /time >
      < /display >
    < /conditions >
  < /target >
< /contents_condition >
< signature > ... < /signature >
< /mdf >。

```

10

【 0 0 6 5 】

ここではprint要素内のamount要素（即ち、print操作における数量制限）と、display要素内のtime要素（即ち、display操作における時間制限）が記載されている。この場合のDATA__U、DATA__Lは次の通りである。

20

DATA__U :

```

< contents_condition >
  < target ref="#image1" >
    < conditions >
      < print >
        < amount > 5 < /amount >
      < /print >
      < display >
        < time > 2000-01-01-0900 < /time >
      < /display >
    < /conditions >
  < /target >
< /contents_condition >

```

30

DATA__L :

```

< contents_condition >
  < target ref="#image1" >
    < conditions >
      < print >
        < amount > 0 < /amount >
      < /print >
      < display >
        < time > 2000-01-31-2100 < /time >
      < /display >
    < /conditions >
  < /target >
< /contents_condition >。

```

40

【 0 0 6 6 】

尚、実施例2における署名検証処理は実施例1と同様であるが、コンテンツPにおけるdisplay要素内のtime要素に内包されるデータには#include-timeとあり、これはシステムにおける現在の時刻と置き換えて検証することを意味する。

50

【0067】

このように、コンテンツ内部にカウンタの情報を含まず、システムやその他のリソースからダウンロードしてくる場合も考えられる。特に、コンテンツ管理サーバから利用チケットをダウンロードして使う場合、コンテンツ利用時に、この数値化データをインタラクティブにダウンロードして検証時にチェックする場合も含まれる。

【0068】

また、コンテンツそのものに、例えば電子透かし技術を用いて不可分に挿入されている場合も含まれる。この場合、カウンタではなく利用制御情報が電子透かしでコンテンツに挿入される場合も想定される。

【0069】

10

[他の実施例]

上記実施例では、上限と下限がある場合について説明したが、上限だけ、もしくは、下限しか持たない場合でも適用可能であることは言うまでもない。

【0070】

本発明は、複数の機器（例えばホストコンピュータ、インターフェース機器、リーダ、プリンタ等）から構成されるシステムの一部として適用しても、ひとつの機器（例えば、複写機、ファクシミリ装置）からなるものの一部に適用してもよい。

【0071】

また、本発明は上述した実施例を実現するための装置、方法及び実施例で説明した方法を組み合わせて行う方法のみに限定されるものではなく、上述したシステム又は装置内のコンピュータ（CPU又はMPU）に、上述した実施例を実現するためのソフトウェアのプログラムコードを供給し、このプログラムコードに従って上述したシステム或いは装置のコンピュータが上述の各種デバイスを動作させることにより上述した実施例を実現する場合も本発明の範疇に含まれる。

20

【0072】

また、この場合、ソフトウェアのプログラムコード自体が上述した実施例の機能を実現することになり、そのプログラムコード自体、及びそのプログラムコードをコンピュータに供給するための手段、具体的には上記プログラムコードを記録した記録媒体は本発明の範疇に含まれる。

【0073】

30

このようなプログラムコードを記録する記録媒体としては、例えばフロッピー（登録商標）ディスク、ハードディスク、光ディスク、光磁気ディスク、CD-ROM、磁気テープ、不揮発性のメモ리카ード、ROM等を用いることができる。

【0074】

また、上記コンピュータが、供給されたプログラムコードのみに従って各種デバイスを制御することにより、上述した実施例の機能が実現される場合だけではなく、上記プログラムコードがコンピュータ上で稼働しているOS（オペレーティングシステム）、或いは他のアプリケーションソフト等と共同して上述した実施例が実現される場合にも、かかるプログラムコードは本発明の範疇に含まれる。

【0075】

40

更に、この供給されたプログラムコードが、コンピュータの機能拡張ボードやコンピュータに接続された機能拡張ユニットに備わるメモリに格納された後、そのプログラムコードの指示に基づいてその機能拡張ボードや機能格納ユニットに備わるCPU等が実際の処理の一部又は全部を行い、その処理によって上述した実施例が実現される場合も本発明の範疇に含まれる。

【図面の簡単な説明】

【0076】

【図1】署名作成処理（Sign process）と署名検証処理（Verify process）を表す模式図である。

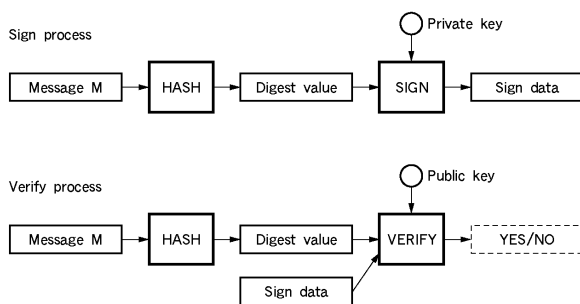
【図2】実施例1における情報処理装置の構成の一例を示す概略図である。

50

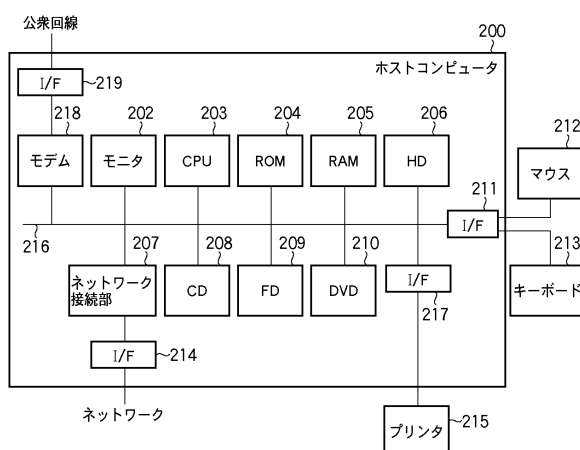
【図 3】実施例 1 における署名作成処理を示すフローチャートである。

【図 4】実施例 1 における署名検証処理を示すフローチャートである。

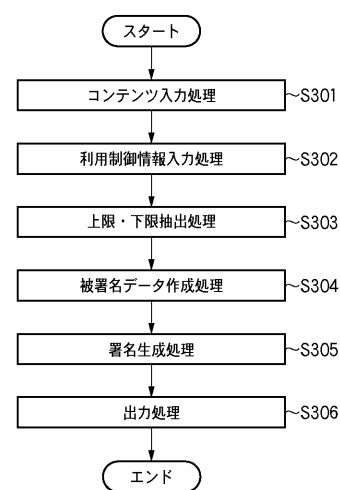
【図 1】



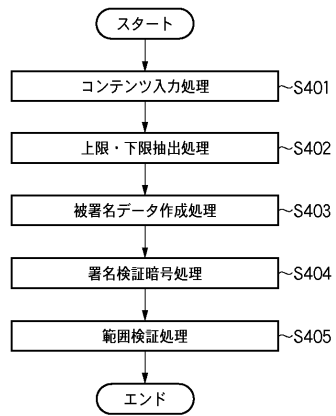
【図 2】



【図 3】



【図 4】



フロントページの続き

(72)発明者 須賀 祐治
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

審査官 唐橋 拓史

(56)参考文献 特開2003-308440(JP,A)
特開2004-062890(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)
G06Q 10/00-50/00
H04L 9/32
JSTPlus(JDreamII)
JST7580(JDreamII)