

(19) 日本国特許庁(JP)

## (12) 特許公報(B2)

(11) 特許番号

特許第6169777号  
(P6169777)

(45) 発行日 平成29年7月26日(2017.7.26)

(24) 登録日 平成29年7月7日(2017.7.7)

(51) Int.Cl.	F 1			
G09C 1/00	(2006.01)	G09C	1/00	660D
G06F 21/60	(2013.01)	G06F	21/60	320
G06F 17/30	(2006.01)	G06F	17/30	120A

請求項の数 25 (全 25 頁)

(21) 出願番号	特願2016-502658 (P2016-502658)
(86) (22) 出願日	平成26年3月14日 (2014.3.14)
(65) 公表番号	特表2016-519808 (P2016-519808A)
(43) 公表日	平成28年7月7日 (2016.7.7)
(86) 国際出願番号	PCT/US2014/027896
(87) 国際公開番号	W02014/143786
(87) 国際公開日	平成26年9月18日 (2014.9.18)
審査請求日	平成29年3月14日 (2017.3.14)
(31) 優先権主張番号	13/840,446
(32) 優先日	平成25年3月15日 (2013.3.15)
(33) 優先権主張国	米国(US)

早期審査対象出願

(73) 特許権者	515160389 インフォマティカ エルエルシー アメリカ合衆国 カリフォルニア州 94063、レッドウッド シティ、シーポート ブルバード 2100 2100 Seaport Blvd, Redwood City, CA 94063 U. S. A.
(74) 代理人	100120662 弁理士 川上 桂子
(74) 代理人	100112715 弁理士 松山 隆夫
(72) 発明者	ブコブザ、エリック イスラエル国、67778 テルアビブ ヤド ハルズティム 14

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】データのトークン化方法および装置、並びにデータのトークン化のためのコンピュータ可読媒体

## (57) 【特許請求の範囲】

## 【請求項 1】

データのトークン化のための、データベースネットワークルータ装置であって、前記装置は、

一または複数のプロセッサと、

前記一または複数のプロセッサの少なくとも一つと動作的に結合され、命令を保存する、

一または複数のメモリとを備え、

前記命令は前記一または複数のプロセッサの少なくとも一つによって実行される時に、前記一または複数のプロセッサの少なくとも一つに、

一または複数のトークン化されたデータ値を保有するトークン化データベースを宛先とし、トークン化されたデータ値を含まない要求を受領し、

一または複数の規則を前記要求に適用し、

前記一または複数の規則の少なくとも一つに基づいて前記要求を書き換え、前記書き換えられた要求を前記トークン化データベースへ送信することを行わせ、

書き換えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベースに追加された場合に、当該要求において特定された一または複数のトークン化されていないデータ値を、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントによりトークン化するよう構成され、

書き換えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベー

10

20

スから受領された場合、前記トーケン化データベースに、トーケン化されていないデータ値を返させるよう構成されている、データベースネットワークルータ装置。

**【請求項 2】**

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求がデータ検索要求である時に、検索規則を選択する工程と、

前記要求を書き換えて非トーケン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記非トーケン化コマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記要求の結果検索されたトーケン化されたデータ値を前記データベースネットワークルータへ送信する前に非トーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、を含む、請求項 1 に記載のデータベースネットワークルータ装置。

10

**【請求項 3】**

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が、一または複数の新たなデータ値をさらに含むデータ更新要求である時、更新規則を選択する工程と、

前記要求を書き換えてトーケン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トーケン化コマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記一または複数の新たなデータ値を前記トーケン化データベースへ追加する前にトーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、を含む、請求項 1 に記載のデータベースネットワークルータ装置。

**【請求項 4】**

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が、一または複数の新たなデータ値をさらに含む挿入データ要求である時、挿入規則を選択する工程と、

前記要求を書き換えてトーケン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トーケン化コマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記一または複数の新たなデータ値を前記トーケン化データベースへ挿入する前にトーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、を含む、請求項 1 に記載のデータベースネットワークルータ装置。

20

**【請求項 5】**

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が一または複数のフィルタデータ値を含む時、フィルタ項規則を選択する工程であって、前記一または複数のフィルタデータ値が、前記要求を、前記一または複数のフィルタデータ値に関連する一部の記録に限定するフィルタデータ値である、工程と、

前記要求を書き換えてトーケン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トーケン化コマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記トーケン化データベース上で前記要求を実行する前に前記一または複数のフィルタデータ値をトーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、を含む、請求項 1 に記載のデータベースネットワークルータ装置。

30

**【請求項 6】**

前記一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が不完全であると判断される時、不完全要求規則を選択する工程と、

欠落しているデータを求める要求を前記トーケン化データベースへ送信する工程であって、前記欠落しているデータは、前記要求の不完全な部分である工程と、

前記トーケン化データベースから前記欠落しているデータを受領する工程と、

欠落しているデータを含むよう前記要求を書き換える工程と、

を含む、請求項 1 に記載のデータベースネットワークルータ装置。

40

**【請求項 7】**

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求に関連付けられた認証レベルを、前記トーケン化データベース内の一または複数のデータフィールドにアクセスするために必要な認証レベルと比較する工程と、

50

前記比較に基づいて、前記要求内の一または複数の認証されていないデータフィールドを識別する工程と、

前記要求内の認証されていないデータフィールド各々について、前記要求を書き換えて架空データコマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記架空データコマンドは、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記要求が前記認証されていないデータフィールド内のデータ用のデータ検索要求である場合に前記要求に応答して架空のデータ値を返すか、または前記要求が前記認証されていないデータフィールド内のデータを含む更新または挿入要求である場合にソフトウェアエージェントに渡された前記データ値を架空値として無視するよう、信号を送るコマンドである、工程と、をさらに含む、請求項1に記載のデータベースネットワークルータ装置。

10

【請求項8】

前記要求はセキュリティ認証情報を含み、前記セキュリティ認証情報は前記書き換えられた要求の一部として前記トークン化データベースへ送信される、請求項1に記載のデータベースネットワークルータ装置。

【請求項9】

一または複数の演算装置によるデータのトークン化のためのコンピュータ実行方法であって、

一または複数のトークン化されたデータ値を保有するトークン化データベースを宛先とし、トークン化されたデータ値を含まない要求を、前記一または複数の演算装置で受領する工程と、

20

一または複数の規則を、前記一または複数の演算装置によって前記要求に適用する工程と、

前記一または複数の規則の少なくとも一つに基づいて、前記一または複数の演算装置によって前記要求を書き換える工程と、

前記一または複数の演算装置によって、前記書き換えられた要求を前記トークン化データベースへ送信する工程と、を含み、

書き替えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベースに追加された場合に、当該要求において特定された一または複数のトークン化されていないデータ値を、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントによりトークン化するよう構成され、

30

書き換えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベースから受領された場合、前記トークン化データベースに、トークン化されていないデータ値を返させるよう構成されている、コンピュータ実行方法。

【請求項10】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求がデータ検索要求である時に、前記一または複数の演算装置によって検索規則を選択する工程と、

前記一または複数の演算装置によって前記要求を書き換えて非トークン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記非トークン化コマンドは、トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記要求の結果検索された前記トークン化されたデータ値を前記データベースネットワークルータへ送り返す前に非トークン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、

40

を含む、請求項9に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項11】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が、一または複数の新たなデータ値をさらに含むデータ更新要求である時、前記一または複数の演算装置によって更新規則を選択する工程と、

前記一または複数の演算装置によって前記要求を書き換えてトークン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トークン化コマンドは、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記一または複数の新たなデータ値を前記ト

50

クン化データベースへ追加する前にトーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
を含む、請求項 9 に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項 12】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記要求が、一または複数の新たなデータ値をさらに含む挿入データ要求である時、前記一または複数の演算装置によって挿入規則を選択する工程と、

前記一または複数の演算装置によって前記要求を書き換えてトーケン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トーケン化コマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記一または複数の新たなデータ値を前記トーケン化データベースへ挿入する前にトーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
10

を含む、請求項 9 に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項 13】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記要求が一または複数のフィルタデータ値を含む時、前記一または複数の演算装置の少なくとも一つによってフィルタ項規則を選択する工程であって、前記一または複数のフィルタデータ値は、前記要求を、前記一または複数のフィルタデータ値に関連する一部の記録に限定するフィルタデータ値である、工程と、

前記一または複数の演算装置の少なくとも一つによって前記要求を書き換えてトーケン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トーケン化コマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記トーケン化データベース上で前記要求を実行する前に前記一または複数のフィルタデータ値をトーケン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
20

を含む、請求項 9 に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項 14】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記要求が不完全であると判断される時、前記一または複数の演算装置によって不完全要求規則を選択する工程と、

前記一または複数の演算装置によって、欠落しているデータを求める要求を前記トーケン化データベースへ送信する工程であって、前記欠落しているデータは、前記要求の不完全な部分である工程と、  
30

前記一または複数の演算装置によって、前記トーケン化データベースから前記欠落しているデータを受領する工程と、

前記一または複数の演算装置によって、欠落しているデータを含むよう前記要求を書き換える工程と、

を含む、請求項 9 に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項 15】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記一または複数の演算装置によって、前記要求に関連付けられた認証レベルを、前記トーケン化データベース内の一または複数のデータフィールドにアクセスするために必要な認証レベルと比較する工程と、  
40

前記一または複数の演算装置によって、前記比較に基づいて、前記要求内の一または複数の認証されていないデータフィールドを識別する工程と、

前記要求内の認証されていないデータフィールド各々について、前記一または複数の演算装置によって、前記要求を書き換えて架空データコマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記架空データコマンドは、前記トーケン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記要求が前記認証されていないデータフィールド内のデータ用のデータ検索要求である場合に前記要求に応答して架空のデータ値を返すか、または前記要求が前記認証されていないデータフィールド内のデータを含む更新または挿入要求である場  
50

合にソフトウェアエージェントに渡された前記データ値を架空値として無視するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
をさらに含む、請求項 9 に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項 16】

前記要求はセキュリティ認証情報を含み、前記セキュリティ認証情報は前記書き換えられた要求の一部として前記トークン化データベースへ送信される、請求項 9 に記載のコンピュータ実行方法。

【請求項 17】

コンピュータ可読命令を保存する少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体であって、前記命令が一または複数の演算装置によって実行される時に前記一または複数の演算装置の少なくとも一つに、  
10

一または複数のトークン化されたデータ値を保有するトークン化データベースを宛先とし、トークン化されたデータ値を含まない要求を受領し、

一または複数の規則を前記要求に適用し、

前記一または複数の規則の少なくとも一つに基づいて前記要求を書き換え、

前記書き換えられた要求を前記トークン化データベースへ送信する  
ようにさせ、

書き換えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベースに追加された場合に、当該要求において特定された一または複数のトークン化されていないデータ値を、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントによりトークン化するよう構成され、  
20

書き換えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベースから受領された場合、前記トークン化データベースに、トークン化されていないデータ値を返させるよう構成されている、少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。

【請求項 18】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記要求がデータ検索要求である時に、検索規則を選択する工程と、  
前記要求を書き換えて非トークン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記非トークン化コマンドは、トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記要求の結果検索された前記トークン化されたデータ値を前記データベースネットワークルータへ送り返す前に非トークン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
30 を含む、請求項 17 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。

【請求項 19】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記要求がデータ更新要求である時、更新規則を選択する工程であって、前記データ更新要求が一または複数の新たなデータ値をさらに含む工程と、  
前記要求を書き換えてトークン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トークン化コマンドは、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記一または複数の新たなデータ値を前記トークン化データベースへ追加する前にトークン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
40 を含む、請求項 17 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。

【請求項 20】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、  
前記要求が、一または複数の新たなデータ値をさらに含む挿入データ要求である時、挿入規則を選択する工程と、  
前記要求を書き換えてトークン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トークン化コマンドは、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記一または複数の新たなデータ値を前記トークン化データベースへ挿入する前にトークン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、  
50 を含む、請求項 17 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。

## 【請求項 2 1】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が一または複数のフィルタデータ値を含む時、フィルタ項規則を選択する工程であって、前記一または複数のフィルタデータ値が、前記要求を、前記一または複数のフィルタデータ値に関連する一部の記録に限定する工程と、

前記要求を書き換えてトークン化コマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記トークン化コマンドは、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記トークン化データベース上で前記要求を実行する前に前記一または複数のフィルタデータ値をトークン化するよう信号を送るコマンドである、工程と、

を含む、請求項 1 7 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。 10

## 【請求項 2 2】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、

前記要求が不完全であると判断される時、不完全要求規則を選択する工程と、

欠落しているデータを求める要求を前記トークン化データベースへ送信する工程であって、前記欠落しているデータは、前記要求の不完全な部分である工程と、

前記トークン化データベースから前記欠落しているデータを受領する工程と、

欠落しているデータを含むよう前記要求を書き換える工程と、

を含む、請求項 1 7 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。 10

## 【請求項 2 3】

一または複数の規則を適用して前記要求を書き換える工程は、 20

前記要求に関連付けられた認証レベルを、前記トークン化データベース内の一または複数のデータフィールドにアクセスするために必要な認証レベルと比較する工程と、

前記比較に基づいて、前記要求内の一または複数の認証されていないデータフィールドを識別する工程と、

前記要求内の認証されていないデータフィールド各々について、前記要求を書き換えて架空データコマンドを前記要求に挿入する工程であって、前記架空データコマンドは、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントに、前記要求が前記認証されていないデータフィールド内のデータ用のデータ検索要求である場合に前記要求に応答して架空のデータ値を返すか、または前記要求が前記認証されていないデータフィールド内のデータを含む更新または挿入要求である場合にソフトウェアエージェントに渡された前記データ値を架空値として無視するよう信号を送るコマンドである、工程と、

を含む、請求項 1 7 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。 30

## 【請求項 2 4】

前記要求はセキュリティ認証情報を含み、前記セキュリティ認証情報は前記書き換えられた要求の一部として前記トークン化データベースへ送信される、請求項 1 7 に記載の少なくとも一つの非一時的なコンピュータ可読媒体。 20

## 【請求項 2 5】

コンピュータ可読命令を含むコンピュータプログラムであって、前記命令が一または複数の演算装置によって実行される時に前記一または複数の演算装置の少なくとも一つに、 40

一または複数のトークン化されたデータ値を保有するトークン化データベースを宛先とし、トークン化されたデータ値を含まない要求を受領し、

一または複数の規則を前記要求に適用し、

前記一または複数の規則の少なくとも一つに基づいて前記要求を書き換え、

前記書き換えられた要求を前記トークン化データベースへ送信する  
ようにさせ、

書き替えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベースに追加された場合に、当該要求において特定された一または複数のトークン化されていないデータ値を、前記トークン化データベースに存在するソフトウェアエージェントによりトークン化するよう構成され、

書き換えられた前記要求は、当該要求の結果としてデータが前記トークン化データベー

50

スから受領された場合、前記トーケン化データベースに、トーケン化されていないデータ値を返させるよう構成されている、コンピュータプログラム。

【発明の詳細な説明】

【関連出願データ】

【0001】

本願は、2013年3月15日出願の米国特許出願第13/840、446号に対して優先権を主張するものであり、この参照によりその全内容が本明細書に組み込まれるものである。

【背景技術】

10

【0002】

企業データベースなどデータベースには、大量のデータが保存される。そのデータの多くは、機密の、または取扱いに注意が必要な情報を含んでいる。その結果、企業は、機密となりそうなデータの数値をそのデータベースに隠すためにトーケン化をよく利用する。このトーケン化プロセスは、データベースのデータ値をトーケン値と置き換えることから構成できる。このトーケン - データ値関係は保管庫に保管されてもよく、認証されていないアクセスを防止し、許可されたユーザのみがデータベースのトーケンの実際の数値にアクセスするようにするために、暗号化されてもよい。または、現実のデータ値をトーケン保管庫に保管するのではなく、復号化プロセスを経てトーケンに埋め込まれた実際のデータ値を抽出するためにトーケン保管庫を使用してもよい。

20

【0003】

認証されたユーザがアプリケーションからデータベース内のデータにアクセスしようとする時は、そのアプリケーションが認証されたユーザを識別し、トーケンを実際の数値と置き換える作業を担当する。さらに、もし認証されたユーザが新たなデータをデータベースに追加しようとすれば、アプリケーションが新たなデータをデータベースに追加する前にそれをトーケン化する作業を担当する。これにより、アプリケーションにさらなる負担がかかり、また、アプリケーションがトーケン保管庫およびデータベースと通信することが求められる。例えば、ユーザが追加すべきデータ値をデータベースに入力すると、アプリケーションはまずデータ値をトーケン化し、その後トーケン - データ値関係を保管庫に追加し、それからトーケン化されたデータ値をデータベースへ送信しなければならない。

30

【0004】

トーケン化に関連するタスクのほとんどをアプリケーションが担当する結果、各データベースプロバイダに用いられる特定のトーケン化アプリケーション・プログラミング・インターフェース（A P I）を組み込めるよう、アプリケーションをかなりカスタマイズしなくてはならず、他のデータベースプロバイダやトーケン化プロバイダのA P Iと共に利用できなくなる。

【図面の簡単な説明】

【0005】

【図1A】図1Aは、従来のトーケン化スキームにおけるシステム構成部分の構成と、構成部分間のやりとりとを示したシステム図である。

40

【図1B】図1Bは、開示された実施形態にかかる、データトーケン化用の装置の一例である。

【図2】図2は、開示された実施形態にかかる、多数のデータベース、アプリケーション、およびトーケン化スキームを利用したデータトーケン化のための装置の一例である。

【図3】図3は、開示された実施形態にかかる、データベースネットワークルータ（D N R）からのデータベースアクセス要求を取り扱うための方法の一例を示すフローチャートである。

【図4】図4は、開示された実施形態にかかる、D N Rからの要求に適用できる規則および規則群の多くを示す図である。

【図5】図5は、開示された実施形態にかかる、見本表を含む見本トーケン保管庫および

50

見本トーケン化データベースの図である。

【図6】図6は、更新要求の前と後の見本トーケン保管庫および見本表を示す図である。

【図7】図7は、挿入要求の前と後の見本トーケン保管庫および見本表を示す図である。

【図8】図8は、開示された実施形態にかかる、DNRからの不完全な要求を取り扱うための方法の一例を示すフローチャートである。

【図9】図9は、開示された実施形態にかかる、DNRからのデータベースへの認証されていないアクセスを防ぐ方法の一例を示すフローチャートである。

【図10】図10は、開示された実施形態にかかるデータトーケン化の方法を行うために使用できる、コンピューティング環境の一例を示す。

【発明を実施するための形態】

10

【0006】

方法、装置、およびコンピュータ可読媒体が実施例および実施形態として本明細書に記載されているが、データトーケン化用の方法、装置、およびコンピュータ可読媒体が、実施形態または図面に記載されたものに限定されないことを、当業者は認識する。図面および明細書が開示された特定の形態に限定されることを意図したものではないことを理解されたい。むしろ、添付の請求項の精神及び範囲から逸脱しないすべての変形、均等物、および代替物を包含することを意図している。本明細書中に使用された見出しあはいずれも、整理するという目的のみのために使用されており、本明細書または請求項の範囲を制限することを企図していない。本明細書で使用されている通り、「～であってもよい／～だろう（may）」という表現は、必須の意味（すなわち、「～でなければならない（must）」という意味）ではなく、許容の意味（すなわち、可能性があるという意味）で用いられている。同様に、「含む」（「include」「including」、および「includes」）という用語は、「含む」ことを意味しており、それに限定されるという意味ではない。

20

【0007】

図1Aは、従来のトーケン化スキームにおける構成部分の構成と、構成部分間のやりとりを示したシステム図である。データベース102は、トーケン化されたフォーマットのデータを保存する、トーケン化データベースである。トーケン-データ関係は、トーケン保管庫101に保存されてもよい。アプリケーション100は、トーケン保管庫101と、トーケン化されたデータを保存するデータベース102との間で、二方向通信をする。したがって、例えば、ユーザがトーケン化データベース102に照会を行おうとすると、アプリケーション100はまず、その照会中のフィルタ数値をトーケン化し、照会をデータベース102へ送って照会を満足するトーケン値を検索し、それからトーケン値に対応する実際の数値をトーケン保管庫101から検索しなければならない。同様に、もしユーザがデータベースを更新したいなら、アプリケーション100が新たなデータ値をトーケン化し、トーケン化データベース102へそれらを送ったうえ、トーケン保管庫101へ送らなければならない。

30

【0008】

出願人は、トーケン化の担当をアプリケーションから取り上げ、必要となるリソースを削減しインプリメンテーション（実現）を簡便にする中継ノードへ移すためのシステムを発見した。この変化によって、データベースプロバイダは、トーケン化データベースを有するアプリケーションであれば、特定のトーケン化APIの要求に応ずるためにアプリケーションをカスタマイズする必要なく、いかなるアプリケーションも利用することができるようになった。さらに、中継ノードは、異なるトーケン化技術を有する多数のデータベースプロバイダに対応して利用できるようになった。

40

【0009】

図1Bは、上記のタスクを行いデータをトーケン化するための、開示された実施形態にかかる装置の一例を示す。データベースネットワークルータ（DNR）104は、アプリケーション103とトーケン化データベース105との間の中継ノードとして機能する。DNR104からのデータベースアクセス要求の一部として受領されたコマンドを解析し実行する、データベース上で作動するDNRソフトウェアエージェント107を使用して

50

、データベース 105 は直接トークン保管庫 106 と通信する。DNR104 および DNR ソフトウェアエージェント 107 を使用することにより、アプリケーション 103 はデータベース 105 から分離でき、かつ、トークン化 API を統合しトークン化または非トークン化機能を実行する負担を、DNR104 および DNR ソフトウェアエージェント 107 へ移すことができる。さらに、アプリケーションからトークン化および非トークン化機能を取り除くことにより、多数のトークン化ベンダー や会社が DNR および DNR ソフトウェアエージェントを自身のデータベースとアプリケーションとの間のインターフェースとして利用することができる。

#### 【0010】

DNR を多数のデータベースとともに使用する方法の例が図 2 に示されている。アプリケーション 200A、200B、および 200C は、異なるクライアントマシン（図示省略）上で作動してよく、3 つの異なるトークン化データベース 202A、202B、および 202C と関連付けられてよい。各データベース 204A、204B、および 204C 上で作動する DNR ソフトウェアエージェントは各トークン保管庫 203A、203B、および 203C と通信する。もちろん、個別のトークン保管庫が各データベースに必須であるというわけではない。例えば、データベース 202B および 202C が同じトークン化スキームを使用し単一のトークン保管庫を共有することができる、可能である。

#### 【0011】

DNR201 はアプリケーション 200A からの要求を受領またはインターフェットすることができ、アプリケーション、クライアントマシン、ユーザ本人証明、要求先、要求内容、またはその他いくつかのパラメータに基づいて、要求がデータベース 202A と関連付けられていると判断することができる。要求はデータベース 202A と関連付けられた規則に従って処理でき、下記に記載されたように、データベース 202A 上へ送られる。データベース 202A では、いくつかのデータ値がトークン化の必要があると、またはいくつかのトークン化された数値が非トークン化 (de-tokenize) の必要があると、DNR エージェント 204A が判断するかもしれません、その時には、DNR201 および最終的にアプリケーション 200A へなんらかの結果を返す前に、トークン保管庫 203A と通信して適切な演算を行うことができる。

#### 【0012】

図 3 を参照して、開示された実施形態の DNR によるデータベースアクセス要求を取り扱う方法を以下に示す。ステップ 301 において、DNR はデータベースアクセス要求をアプリケーションから受領する。この要求は宛先を対象データベースとし、DNR へ行く先を変更することができ、または要求を前記 DNR がインターフェットすることも可能である。または、要求は、目的地データベースを明示して DNR へ送ることもできる。データベースアクセス要求を DNR で受領することについては、色々な変更が可能である。

#### 【0013】

データベースアクセス要求としては、データ検索要求、データ更新要求、データ挿入要求、データ削除要求、またはその他同様のデータベースアクセス要求などを含む、様々なタイプの要求を含めることができる。さらに、要求の言語としては、構造化照会言語 (SQL)、コンテクスチュアル照会言語 (CQL)、XQuery、YQL、Dataflow、OQL、RDQL、およびその他多数の言語を含む、様々なタイプのデータベース照会言語を含めることができる。

#### 【0014】

ステップ 302 では、DNR は一または複数の規則を要求に適用することができる。これら規則は以下により詳しく記載されるが、様々な種別のデータベースアクセス要求、リクエストルーティング、トークン化規則、等に対する適切な取扱いに関連する規則を含めることができる。規則を適用した後、ステップ 303 で、要求が、一または複数の規則の少なくとも一つに基づいて書き換えられる。例えば、要求は書き換えられて一または複数のコマンドをデータベースアクセス要求に追加することができ、それはデータベース上で作動する DNR エージェントによってその後解析され実行される。さらに、一または複数

10

20

30

40

50

のパラメータが D N R エージェントへ渡され、これは D N R エージェントへ一緒に渡されたデータの取り扱い方を指示するコマンドを伴う。例えば、パラメータは、使用する特定のトークン化スキーム、特定のユーザまたは装置の認証、コマンドを無視すべきかどうか、偽 ( `false` ) の値は返されるべきかどうか、などを明示することができる。

#### 【 0 0 1 5 】

一または複数の規則を使用して要求が書き換えられた後、ステップ 304 で書き換えられた要求を目的地データベースへ送信することができる。書き換えられた要求の実際の送信は、同様に、一または複数の規則に基づいて行うことができる。例えば、目的地データベースは、複数の場所 ( `repository` ) にまたがって配置された分散データベースであってもよい。どの場所へ要求を送ればよいか判断するために、D N R は、データベースアクセス要求へ規則を適用してもよく、またはその内容に適用してもよい。同様に、もし D N R が異なるトークン化スキームを有する多数の異なるデータベースへ要求を送信しているなら、D N R は書き換えられた要求の正しい送り先であるデータベースを判定するために規則を適用する必要があるだろう。または、もし D N R が目的地データベースをすでに明示している要求をインターフェクトするなら、D N R は、書き換えられた要求をその目的地データベースへ単に送信すればよい。

#### 【 0 0 1 6 】

図 4 は、要求に適用できるいくつかの規則および規則群 400 を示す。D N R は、受領された要求の種別に基づいて、データ検索要求規則 401、データ更新要求規則 402、およびデータ挿入要求規則 403 など、規則の群を適用する。さらに、図示は省略するが、D N R は同様に、データ削除要求に関連する規則群を適用する。実際には、これらはデータ更新要求と同様であるだろう。アクセス要求が一または複数のフィルタ項を含むとき、フィルタ項規則 404 が適用される。例えば、SQL 照会は、「`select variable A where variable B=X` ( 变数 B = X であるような变数 A を選択する ) 」と定めてもよい。この `where` 節および関連の情報はフィルタ項であり、フィルタ項の取り扱い方を判断するために規則の群が用いられてもよい。

#### 【 0 0 1 7 】

例えば、フィルタ項は、データベース上で作動している D N R エージェントへ渡された後にトークン化される必要がある、トークン化されていないデータを含んでもよい。ただし、トークン化 API は、フィルタデータ値として渡されたデータ値のために新たなトークンが作り出されるべきではなく、トークン値 ( もし一つ存在すれば ) はトークン保管庫から見つけ出すべきである、と指定してもよい。さらに以下に記載するように、渡された数値をトークン化すべきであって、新たなトークンをそのプロセスで作り出すべきではない、と D N R エージェントに知らせるトークン化コマンドにパラメータを挿入するために、フィルタ項規則を用いることができる。

#### 【 0 0 1 8 】

トークン化 API 規則 405 は、様々なトークン化スキームを有するトークン化データベースからデータを検索するため、またはそこへデータを送付するために使用される色々な規則に関する。例えば、第一の要求が、そこに保存されているデータ値のすべてをトークン化するための第一トークン化アルゴリズムを使用する第一のデータベースを宛先とし、第二の要求が、そこに保存されている取扱いに注意が必要なデータのみをトークン化するための第二のトークン化アルゴリズムを使用する第二データベースを宛先としてもよい。したがって、例えば、D N R が第二のデータベースを宛先とするデータ検索要求を受領すると、D N R は、そのデータベースに関連付けられたトークン化 API 規則を調べ、要求されたデータがトークンフォーマットで保存されているかどうかを判断することができる。もしトークンフォーマットで保存されていれば、D N R は非トークン化コマンドを要求に挿入することができ、そうでなければ、非トークン化コマンドは不要である。

#### 【 0 0 1 9 】

トークン化 API 規則 405 は、どんな種別のデータまたはデータフィールドがトークン化されるべきか明示することができる。例えば、あるトークン化 API はすべてのデータ

10

20

30

40

50

タがトークン化されるべきであると明示し、別のトークン化 API は、個人的または機密の情報を含むデータフィールドのみがトークン化されるべきであると明示してもよい。

#### 【0020】

不完全要求規則 406 も同様に以下により詳しく記載され、これは DNR が特定のフィールドや他の何か必要な情報を欠いている要求を受領する際に適用することができる。

#### 【0021】

認証規則 407 およびセキュリティ規則 408 は、ユーザ、装置、またはユーザに関連付けられたセッションが、要求を行うための十分な認証情報を有しているかどうか判断するために使用でき、また、ユーザが十分な認証情報を有していない様々な状況においてどんなアクションを取るべきであるかを明示するために使用できる。例えば、消費者取引データベースにおいて、各消費者のみが非トークン化されたフォーマットで自身のクレジットカード情報を見ることができる、とセキュリティ規則で定めてもよい。もしシステム管理者が関連のフィールドすべてとの取引の一覧を求めるなら、セキュリティ規則を利用して、非トークン化されたフォーマットで保護されていないフィールドを返信し、トークンフォーマットで関連付けられたクレジットカード番号を返してもよい。または、セキュリティ規則を利用して、各クレジットカード番号について、偽の、または架空の番号を返すよう、データベースに指示することもできる。架空値は、なんらかのアルゴリズムを使用して生成することができ、または、架空値のプールから選択することもできる。認証規則は、異なる種別のユーザについて異なるレベルのアクセスを実現するために、用いられてもよい。例えば、管理者のみがデータベース中の記録の更新、挿入、または削除に必須の許可を有し、他のユーザはすべて、照会をする許可のみを有してもよい。

10

20

#### 【0022】

最後に、上記のように、ルーティング規則 409 は、要求をどこに転送するかを判断するために利用されてもよい。ルーティング規則 409 は、インターフェースされた要求の目的地データベースアドレスを記録して、書き換えられた要求をそのアドレスへ送る、という規則のように簡略であってもよい。

#### 【0023】

規則はすべて DNR の枠組みの中で説明されているが、規則の機能性のいくつか、またはすべては、データベース上で作動する DNR ソフトウェアエージェントによって実現することができることを理解されたい。例えば、もしユーザが要求を行えると認証されていなければ、かかる査定は DNR でなされてもよく、DNR は、「not-authorized (認証されていない)」というトークンまたはメッセージを、データベースへ送られた書き換えられた要求に挿入することができる。データベースでは、DNR ソフトウェアエージェントが「not-authorized (認証されていない)」というトークンを読み出すことができ、要求に応答してアクションすべきではないと判断する。さらに、当業者なら理解されるだろうが、これら規則すべてが、ここに開示するデータトークン化の方法を行うために必要なわけではない。

30

#### 【0024】

図 5 は、見本トークン化データベース 501 を示す。見本データベース 501 の表 XYZ 502 には、名前 (name) と社会保障番号 (social security number, SSN) のトークン化されたリストが入っている。トークン値 T1、T2、T3、および T4 は図示のための記載であって、実際のトークン値はデータベース所有者 / 管理者またはトークン化プロバイダに都合の良いなんらかの数字の列または英数字の列であってよい。

40

#### 【0025】

見本データベース 501 は同様に、DNR 504 を介して受領された書き換えられた要求から解析されたコマンドを実現する DNR ソフトウェアエージェント 505 を備える。見本データベース 501 上で作動する DNR エージェント 505 は、見本トークン化データベース 501 中のトークン値に対応するデータ値を含む見本トークン保管庫 503 と通信する。

#### 【0026】

50

D N R 5 0 4 は、データベースアクセス要求を一または複数のアプリケーション 5 0 6 から受領し、要求を処理した／書き換えたのち、関連する書き換えられた要求を見本トーカン化データベース 5 0 1 へ送る。もちろん、D N R 5 0 4 は一度に多数のトーカン化データベース（図示省略）および多数のアプリケーションと通信してもよく、図面に限定された構成部分が示されているのは、ただ図示と明瞭化のためである。

#### 【 0 0 2 7 】

D N R 5 0 4 によって、アプリケーション 5 0 6 がトーカン化または非トーカン化を担当することなく、アプリケーション 5 0 6 を使用しているユーザ（図示省略）が見本トーカン化データベース 5 0 1 を宛先とするデータベースアクセス要求を入力し送信できるようになる。データベース要求が通常入力されるようなやり方で、ユーザはデータベース要求を入力でき、アプリケーション 5 0 6 はそれらを、トーカン化および非トーカン化関連の処理をすべて取り扱う D N R 5 0 4 へ転送することができる。 10

#### 【 0 0 2 8 】

色々な種別の要求の演算および各要求の具体例を、見本トーカン化データベース 5 0 1 中の表 X Y Z 5 0 2 および見本トーカン保管庫 5 0 3 を参照しながら説明する。上記例の言語は S Q L に準拠しているが、これは説明のためにこのようにしているだけであって、いかなる照会言語も使用することができる。

#### 【 0 0 2 9 】

D N R 5 0 4 が見本トーカン化データベース 5 0 1 を宛先とするデータ検索要求を受領すると、まずデータ検索要求用の適切な規則群をロードする。適切な規則群をロードしたのち、データ検索要求を評価し、書き換えて、それが見本トーカン化データベース 5 0 1 へ送付された後に、その検索すべき数値が非トーカン化された状態で返されるようにする。 20

#### 【 0 0 3 0 】

例えば、データ検索要求が下記のようであったとする。

“ SELECT Name FROM Table XYZ ”（表 X Y Z から名前を選択）

#### 【 0 0 3 1 】

この照会が、変更なく、見本トーカン化データベース中の表 X Y Z 5 0 2 上で作動してたら、返されるであろう結果群は下記のようになる。

Name:T1,T2 (名前 : T 1 、 T 2 )

30

#### 【 0 0 3 2 】

もちろん、これは、ユーザがこのような照会で検索しようとした情報ではない。D N R 5 0 4 がこの照会を受領すると、適切な規則群を用いて照会を次のように書き換える。

“ SELECT deToken(Name) FROM Table XYZ ”（表 X Y Z から非トーカン（名前）を選択）

#### 【 0 0 3 3 】

非トーカン化関数（deToken function）は、見本トーカン化データベース 5 0 1 上で作動する D N R エージェント 5 0 5 に対し、結果群を D N R 5 0 4 へ返信する前に、検索された数値を非トーカン化することを示す。したがって、書き換えられた照会の例を使用すると、見本データベース 5 0 1 は書き換えられた照会を実行してトーカン値を名前欄で検索し、D N R エージェント 5 0 5 はそれらトーカン値を見本トーカン保管庫 5 0 3 へ送信して実際の数値を検索し、それがその後 D N R 5 0 4 へ返される。 40

#### 【 0 0 3 4 】

非トーカン化関数はただ一つのパラメータをとるものとして示されているが、これは単に明瞭化のためである。非トーカン化関数は多数のパラメータをとることができ。例えば、非トーカン化関数は照合用の D N R 原本署名を含むパラメータをとることができ、D N R エージェントが直接アクセスを受けないようにする。関数は、使用中の特定のトーカン化スキームに関連するパラメータをとることができ、または、ユーザセッション識別印など特定のユーザセッションに関連する情報を有するパラメータを含むことができる。関数は同様に、どの種別の数値が返されるべきかに関連するセキュリティデータを含むこと

50

ができる。このことは、架空値についてより詳しく記載される。

【0035】

したがって、照会が見本トークン化データベース501へ送付される前にDNR504を通過して書き換えられる時にアプリケーション506のユーザへ返信されるであろう結果群は、以下のようになる。

Name: Miller, Sanchez (名前:Miller, Sanchez)

【0036】

非トークン化関数は、セキュリティまたは許可の配慮から、選択的に適用でき、見本データベース501へ一または複数の追加の変数を渡すことができる。これらの変更は、セキュリティおよび架空値の特徴を参照して、さらに下記に記載する。

10

【0037】

DNR504が見本トークン化データベース501を宛先とするデータ検索要求を受領する時、まずデータ更新要求用の適切な規則群をロードする。適切な規則群をロードしたのち、DNR504は、データ検索要求を評価し、見本トークン化データベース501へ送付された後にトークン化データベースに追加すべき数値がトークンフォーマットになり適切なトークン - データ関係が見本トークン保管庫に保存されるように、データ検索要求を書き換える。

【0038】

したがって、見本トークン化データベース501に送付されDNR504によってインターセプトされたデータ更新要求が下記のようであれば、

20

UPDATE Table XYZ, SET SSN = 421-66-4567 (SSN = 421-66-4567  
567をセットして、表XYZを更新)

【0039】

書き換えられた要求は下記のようになる。

UPDATE Table XYZ, SET SSN = Tokenize(421-66-4567) (SSN = トークン化(421-66-4567)をセットして、表XYZを更新)

【0040】

トークン化関数(Tokenize function)は、見本トークン化データベース上で作動するDNRエージェント505に対し、更新データのトークン値を作り出すよう指示することができる。トークン化関数はただ一つのパラメータをとるものとして示されているが、これは単に明瞭化のためである。トークン化関数は多数のパラメータをとることができ。例えば、トークン化関数は検証用のDNR原本署名を含むパラメータをとることができ、DNRエージェントが直接アクセスを受けないようにする。関数は、使用中の特定のトークン化スキームに関連するパラメータをとることができ、または、ユーザセッション識別印など特定のユーザセッションに関連する情報を有するパラメータを含むことができる。関数は同様に、どの種別の数値が返されるべきかに関連するセキュリティデータを含むことができる。架空値について、このことがより詳しく記載される。

30

【0041】

DNRエージェント505がトークン化関数を受領する時、もし関数中に通過させたデータ値用のトークンが存在しなければ、新たなトークンを作り出すことができる。さらに、DNRエージェント505は、更新要求の明細に従って、トークン化されたデータ値で表XYZ502の関連する部分を更新し、トークン - データ値関係を保存用に見本トークン保管庫503へ送付することができる。もちろん、実際には、更新コマンドの多くが、どの部分を更新すべきか示したwhere節を含むであろう。フィルタ数値について、これらがより詳しく記載される。オプションとして、トークン化関数はまた、データ値から生成されたトークン値がトークン保管庫へ追加されるべきかどうかをDNRエージェントに対して示すパラメータを含むこともできる。

40

【0042】

図6には、更新要求を受領する前の時間T-0、603と、更新要求を受領した後の時間T-1、604との二つの時間で、見本トークン保管庫が示されている。さらに、表X

50

YZも、二つの時間である、時間T-0、601および時間T-1、602で示されている。

#### 【0043】

上記に記載された特定の更新要求の例を使用して、表XYZおよびトークン保管庫の両方の推移を説明する。対応するトークンをまだ有さないデータ値である新たなSSNナンバー「421-66-4567」を更新要求が含むので、その数値のための新たなトークン値が生成される必要がある。DNRエージェントは、適切なトークン化規則を使用して、新たなトークン「T5」を生成する。トークン化規則は、インストール中にDNRエージェントに前もってロードしてもよく、またはその後のいずれかの時点でトークン保管庫や、データベース、またはその他の適切なソースから受領してもよい。

10

#### 【0044】

新たな番号421-66-4567に対応するトークンT5を生成した後、新たなトークンおよび関連付けられたデータ値が見本トークン保管庫604に保存される。さらに、表XYZ602中の記録の各々のSSNすべてが新たなトークンT5と共に更新される。上記のように、これは更新要求がwhere限定を含まなかったからである。

#### 【0045】

非トークン化関数と同様に、セキュリティまたは許可の配慮から、トークン化関数は選択的に適用でき、見本データベースへさらに一または複数の変数を通過させることができる。これらの変更を、セキュリティおよび架空値の特徴を参照して、さらに下記に記載する。

20

#### 【0046】

挿入データ要求は、更新データ要求と同様に取り扱われ、そこでトークン化関数は新たなデータのために利用される。したがって、例えば、ユーザが「Jackson」という名前の人物の社会保障名を含む記録を表XYZに追加したい場合、その挿入要求は以下のように書き込むことができるだろう。

```
INSERT INTO TABLE XYZ, VALUES (Jackson, 162-97-2441) (値 (Jackson, 162-97-2441) を表XYZに挿入)
```

#### 【0047】

この要求がDNRにインターフェットされトークン化コマンドを含むように書き換えられた後に、下記のように、見本トークン化データベースへ送付できる。

30

```
INSERT INTO TABLE XYZ, VALUES (Tokenize(Jackson), Tokenize(162-97-2441)) (値 (トークン化 (Jackson), トークン化 (162-97-2441) を表XYZに挿入))
```

#### 【0048】

これは、見本トークン化データベース上で作動するDNRエージェントに、新たなデータ値の各々のために新たなトークン値を作り出しそれに従ってデータベースおよびトークン保管庫を更新するよう、注意を促すだろう。

#### 【0049】

図7は、上記に挙げられた挿入コマンドの結果を示す。時間T-0の表XYZ701は、挿入データ要求がデータベースに送付される前の表であり、時間T-1の表XYZ702は、挿入データ要求が送付された後の表である。同様に、時間T-0のトークン保管庫703は、挿入データ要求がデータベースへ送付される前のトークン保管庫であり、時間T-1のトークン保管庫704は、挿入データ要求がデータベースに受領された後のトークン保管庫である。時間T-1の表XYZ702および時間T-1の見本トークン保管庫704は、二つの新たなトークン、T5およびT6の追加を示している。これら二つの新たなトークンは、新たなデータ値Jacksonおよび162-97-2441に対応している。

40

#### 【0050】

多くの要求はフィルタ項、すなわち、要求が適用されるデータ群の範囲およびサイズを小さくするかまたはフィルタ処理する項、を含んでもよい。図5の上述の表XYZ502

50

の例を使用すると、ユーザは誰かの姓を使ってその社会保障番号を検索しようとしてもよいが、表になっている全員のSSNについて検索することはできない。ある人のSSNが探されていて、その人の名前が「Miller」なら、通常、下記の照会をデータベースに送り、MillerのSSNを検索する。

SELECT SSN FROM Table XYZ WHERE Name=Miller (名前 = Miller の条件で、表XYZからSSNを選択)

#### 【0051】

もちろん、もしこの照会がそのままトークン化データベース中のトークン化された表XYZへ送信されれば、名前Millerは見つからず、何の結果も返信されないだろう。なぜならこの照会は、トークン化されていないデータベース用だからである。トークン化データベースに対応させるため、照会はDNRによって以下のように書き換えられる。

SELECT deToken(SSN) FROM Table XYZ WHERE Name=Tokenize(Miller) (名前 = トークン化 (Miller) の条件で、表XYZから非トークン化 (SSN) を選択)

#### 【0052】

上記のデータ検索要求についての説明にあるように、要求に対する第一の変更は、非トークン化関数の挿入の中にある。要求に対する第二の変更は、フィルタデータ値「Miller」用のトークン化関数の挿入である。これは、データベース上で作動するDNRエージェントに対し、「Miller」に対応するトークン値を見つけてSSNを選択する時のフィルタとしてそのトークン値を使用するように注意を促している。

#### 【0053】

この場合、「Miller」に対応するトークン値はT1であるので、照会の結果、T1に対応するトークン化されたSSNを選択することになり、それはT3である。DNRエージェントは非トークン化関数をT3に適用して「045-22-1246」というSSNを生成し、これがユーザへ返される。

#### 【0054】

または、トークン化関数は、それが挿入データ値、更新データ値、またはフィルタデータ値に関連付けられているのかどうかを示すパラメータを通過させてもよい。これは、そのデータ値のために新たなトークンを生成する必要があるのかどうかをDNRエージェントが判断する際に有用である。例えば、挿入データ値または更新データ値と共にトークン化関数が用いられる時、DNRエージェントは、そのデータ値用にトークン値が存在するかどうかを見るためにトークン保管庫を調べ、それが存在しなければ、新たなトークン値を生成してもよい。トークン化関数がフィルタデータ値と共に用いられる時、選択されたデータ値群をフィルタ処理するためにフィルタデータ値が用いられ、データ表には追加されないので、DNRエージェントは新たなトークンが生成されなくてもよいと判断する。この状況では、DNRエージェントはトークン保管庫中のフィルタデータ値に対応する適切なトークン値を見つけるだけでよく、もしトークン値が存在していないければ、DNRエージェントはどの記録もそのフィルタデータ値に対応していないと正確に判断することができる。なぜなら、もし以前に表に挿入されるか追加されていれば、そのデータ値用にトークンが作り出されていたはずだからである。または、関連付けられたトークン値がまだ無い、渡された全てのデータ値についてトークン値を作り出すために、トークン化関数を使用できる。

#### 【0055】

データ検索コマンドと共に用いられることに加えて、データベース中に保存されているデータ値を更新するために、フィルタを利用することができる。例えば、図5の表XYZ 502を参照し、ユーザが「Sanchez」という名前に関連付けられたSSNを更新したいとすると、そのためには、下記の要求を送信すればよい。

UPDATE Table XYZ, SET SSN = 123-45-6789 WHERE Name=Sanchez (名前 = Sanchez の条件で SSN = 123-45-6789 をセットして、表XYZを更新)

#### 【0056】

10

20

30

40

50

もしデータベースがトークン化されていなかったら、これによって「S a n c h e z」という名前に関連付けられたSSNが「1 2 3 - 4 5 - 6 7 8 9」に変更されるだろう。しかしながら、データベースはトークン化されているので、要求はDNRによって下記のように書き換えられる。

UPDATE Table XYZ, SET SSN=Tokenize(123-45-6789) WHERE Name = Tokenize(Sanchez) (名前 = トークン化 (S a n c h e z) の条件で SSN = トークン化 (1 2 3 - 4 5 - 6 7 8 9) をセットして、表XYZを更新)

#### 【0057】

書き換えられた要求は、新たなデータ値用の新たなトークンがデータベースに追加されるよう、かつ、名前がトークン値T2に等しいようなトークン値を追加するよう、DNRエージェントに対して指示する。前述のように、S a n c h e zという名前に対応するトークン値が、DNRエージェントによって用いられたのと同じトークン化規則を適用するDNRによって決定される。

#### 【0058】

DNRは、本明細書で具体的に例示しないさらに別の種別のデータベースアクセス要求を取り扱ったり書き換えたりしてもよい。例えば、ユーザは特定のデータ記録の削除要求を出すことができる。もちろん、記録を削除する時、トークン化しないこと、または非トークン化が必要であるが、DNRが、DNRエージェントに記録だけでなくトークン-データ関係をもトークン保管庫から除去するように指示するトークン除去(removeToken)関数を追加するために要求を書き換えることにより、データをわたすことも可能である。DNRによってトークン化データベースに合わせて改変される要求およびパラメータ種別には、他に、「select distinct」変更子や「order by」変更子がある。

#### 【0059】

DNRは不完全な要求を扱うための一または複数の規則を有してもよい。図8を参照すると、DNRはステップ801でデータベースアクセス要求を受領し、ステップ802で要求が不完全な要求であるかどうか査定してもよい。不完全な要求は、一または複数の規則によって必要な情報を欠いていると判断された要求、と分類されうる。図5の表XYZ502の上記例を使用すると、要求は下記のようになる。

SELECT \* FROM Table XYZ (表XYZから\*を選択)

#### 【0060】

この例では、アステリスク、すなわちスター演算子は、ユーザが、表XYZ中の可能性のあるフィールドをすべて選択しようとしていることを示すために使用されている。しかしながら、非トークン化関数を適切に利用するためには、実際のカラム名の一覧が必要だろう。したがってDNRはステップ802で、要求が不完全であると判断し、ステップ803へ進行してもよく、そこで、欠落しているデータを求める要求を送付する。この要求は、データベース、データベース上のDNRエージェント、またはカラム名を追跡できるその他の場所へ送付することができる。さらに、欠落した情報もまた、DNR上のなんらかのメモリに保存されてもよい。

#### 【0061】

上記の例では、DNRは表XYZ上の全カラムの一覧をステップ803で要求する。その結果、名前およびSSNのカラム識別子がDNRで受領される。ステップ804では、DNRは他に欠落した情報が無いか検証し、もし無ければ、ステップ805へ進む。もしまだ欠落した情報があれば、DNRは、欠落した情報と同じまたは異なるソースへ、もう一つ要求を送ることができる。

#### 【0062】

ステップ805では、DNRはさらに、要求に基づく規則に従うのみならず、検索された欠落した情報を取り込むよう、データベースアクセス要求の書き換えを進める。したがって、上記例では、要求はまず、下記のように書き換えることができる。

SELECT Name, SSN FROM Table XYZ (表XYZから名前、SSNを選択)

#### 【0063】

10

20

20

30

40

50

この後、要求はさらに下記のように書き換えることができる。

SELECT deToken(Name), deToken(SSN) FROM Table XYZ (表XYZから非トークン化(名前)、非トークン化(SSN)を選択)

【0064】

これによって確実に、表XYZ中の、トークン値ではなく、データ値が、ユーザに返される。照会は、書き換えられた後、ステップ806でデータベースへ送付される。

【0065】

図9を参照して、データベースへの認証されていないアクセスを防止するDNRセキュリティプロセスについて説明する。上記のように、DNRにおいて適用される一または複数のセキュリティ規則として、プロセスが実現される。ステップ901で要求が受領された後、DNRはステップ902で、ユーザが要求を行うために認証されているかどうか判断する。これには、ユーザがなんらかの要求を行うために認証されているかどうか判断することが含まれており、例えば、認証されていないシステムユーザではないか調べる、ユーザが更新要求など特定の種別の要求を行うために認証されているかどうか調べる、などである。したがって、例えば、読み出し専用の権利を有するユーザは選択要求を行えると認証されるかもしれないが、更新要求については認証されないだろう。ユーザがデータベースへのどのようなアクセスについても認証されていないと判断される場合もあるだろう。

【0066】

もしユーザが要求を行えると認証されていなければ、ステップ904で、セキュリティ動作がDNRによって行われる。セキュリティ動作は、様々なセキュリティ動作から選択される。例えば、DNRは、更新または挿入の場合はデータベースにその要求を無視するよう指示するフラグを、選択要求の場合は架空値を返すよう指示するフラグを設定するよう、要求を書き換えてよい。例えば、トークン化関数は多数の変数を通過させるように構成でき、そのうちのひとつをTokenize(value, fictive\_value?)のような架空値フラグとしてもよい。ユーザが更新することを認証されておらず、下記の更新要求を入力したとする。

UPDATE Table XYZ, SET SSN = 123-45-6789 (SSN = 123 - 45 - 6789をセットして、表XYZを更新)

【0067】

すると、セキュリティ規則を考慮に入れて書き換えられた要求は下記のようになる。

UPDATE Table XYZ, SET SSN = Tokenize(123-45-6789, true) (SSN =トークン化された(123 - 45 - 6789、正)をセットして、表XYZを更新)

【0068】

これは、トークン化関数の数値が架空であること、更新は無視すべきであることをDNRエージェントに知らせるだろう。同様に、要求が選択要求であれば、非トークン化関数は架空値フラグを通過させることができる。ユーザが認証されておらず、下記のような選択要求を入力したとする。

SELECT Name FROM Table XYZ (表XYZから名前を選択)

【0069】

すると、セキュリティ規則を考慮に入れて書き換えられた要求は下記のようになる。

SELECT deToken(Name, true) FROM Table XYZ (表XYZから非トークン化(名前、正)を選択)

【0070】

これは、実際の非トークン化された数値ではなく、架空値を選択要求に応答して返すべきであると、DNRに対して注意を促すだろう。これは様々な方法で達成できる。例えば、乱数発生器が、トークン値をシードとして使用し、ユーザへの返信用に架空値を生成してもよい。非トークン化またはトークン化関数中の架空値フラグは、デフォルト値をfalse(誤)とすることができるが、認証されていないユーザが検出された時にtrue(正)へ変更することができる。

10

20

30

40

50

## 【0071】

トークン化および非トークン化関数中に架空値フラグを設けることの他に、データ値を通過させるために架空値関数が利用できる。例えば、データ値を通過させるために非トークン化関数を用いるのではなく、架空値返信 (returnFictiveValue) 関数を用いて、データ要求に応答して架空値を返すよう D N R エージェントへ指示することができる。

## 【0072】

さらに、架空値は、認証されていないユーザや要求を扱う唯一の方法ではない。ユーザが認証されていない場合、空の値、すなわちナル (N U L L) 値を返すように D N R エージェントに指示するフラグ、または非トークン化された数値の代わりにトークン値を返すように D N R エージェントに指示するフラグ、を非トークン化関数に含めることができる。さらに、ユーザが認証されていない場合、D N R は、更新、挿入、または選択要求をブロックするためにセキュリティ規則を利用することもできる。様々な変更が可能である。

10

## 【0073】

ユーザが要求を行う権限を有していないければ、ステップ 903 で、D N R が、要求の中に保護されたデータフィールドがあるかどうか判断する。例えば、データベース中の表がいくつかのデータフィールドを含んでもよく、そのうちの一または複数が、そのデータベースまたは表へのアクセスを有するユーザの一部にのみ限定されていてもよい。したがって、前述の例の表 X Y Z において、「名前」というフィールドが全ユーザにとってアクセス可能な標準のデータフィールドである一方、「S S N」というデータフィールドを、管理者など一部のユーザに限定することができる。異なる種別のデータフィールドについて異なる認証レベルが利用されてもよく、また、認証レベルの数は 2 に限らず、データベースに多数の階層の認証と関連付けられたデータフィールドが含まれていてよい。

20

## 【0074】

保護されたデータフィールドが無ければ、ステップ 905 で、認証されたユーザ用の通常の処理と同様に、要求が処理される。もし保護されたデータフィールドがあれば、ステップ 906 で、D N R が保護されたデータフィールド各々についてユーザ認証レベルを検査し、要求が明示した方法でそのデータフィールドへアクセスする認証をユーザが有しているかを判断する。これは、ユーザの許可 / 認証を、保護されたデータフィールド上で要求が指定した関数を実行するために必要な許可 / 認証と比較することにより、達成できる。例えば、保護されたデータフィールドは、どのデータであれそれを参照するためには、ユーザは「レベル 5 の認証」を有しなければならないという必要条件を有していてもよい。もし要求しているユーザがレベル 5 よりも低い認証を有していれば、保護されたデータフィールド上の要求について認証を欠くと判断される。同様に、同じ保護されたデータフィールドが、どのデータであれそれを編集するためにはユーザが「レベル 7 の認証」を有しなければならないという必要条件を有していてもよい。この場合、参照アクセス権を有するレベル 5 のユーザであっても、保護されたデータフィールド内のデータを変更することはできないだろう。したがって、前記の表 X Y Z の例を使用すると、「SELECT S S N F R O M Table X Y Z (表 X Y Z から S S N を選択)」という要求は許可されるかもしれないが、同じユーザによる「UPDATE Table X Y Z, SET S S N = 123,45,6789 (S S N = 1 2 3, 4 5, 6 7 8 9 をセットして、表 X Y Z を更新)」という要求は認証されないであろう。もちろん、認証は、レベルで整理されなくともよい。例えば、認証はユーザの役割や条件、または認証されたアクセスと認証されていないアクセスとを区別するためのその他のベースに従って、整理できる。

30

## 【0075】

ユーザが特定の保護されたデータフィールドへのアクセスの認証を有していないようなら、ステップ 908 で、D N R は、その保護されたデータフィールドのためにセキュリティ動作を行うことができる。このセキュリティ動作は、ステップ 904 で記載された架空値フラグを含むセキュリティ動作と同様でもよいが、ユーザがアクセスを認証されていない保護されたデータフィールドのために限定的に適用することもできる。したがって、表 X Y Z の例で、ユーザが S S N フィールドではなく名前フィールドへのアクセスの認証を

40

50

有しており、下記の要求を出すとする。

SELECT Name, SSN FROM Table XYZ (表XYZから名前、SSNを選択)

【0076】

すると、要求は、架空値フラグを含むよう下記のように書き換えられる。

SELECT deToken(Name, false), deToken(SSN, true) FROM table XYZ (表XYZから、非トークン化(名前、誤)、非トークン化(SSN、正)を選択)

【0077】

この書き換えられた要求がDNRに指摘するのは、名前フィールド用の非トークン化関数は架空値ではなく非トークン化された名前値を返信し、かつ、SSNフィールド用の非トークン化関数は架空値を返信すべきである、ということである。さらに、上記のように、認証されていないデータフィールド用のセキュリティ動作は、そのフィールド用のナル値を返すこと、非トークン化された数値の代わりにトークン値を返すこと、または要求の該当部分をブロックすることも、含むことができる。

【0078】

ステップ907において、DNRはさらに保護されたデータフィールドがあるかどうかを判断し、もしあれば、さらに判断および処理を行うためにステップ906へ戻る。保護されたデータ値が他に無ければ、通常通り、要求の残りの処理がステップ909で継続する。

【0079】

前述のセキュリティプロセスに使用されたように、認証は、異なる多数の種別のセキュリティ認証情報および認証スキームを参照することができる。例えば、認証が特定のユーザではなく、なんらかの装置の識別子に基づいてもよく、受領した要求の出所である装置のネットワーク情報に認証がに基づいてもよく、異なるレベルの許可または権利などの認証スキームが用いられてもよく、また、セキュリティトークン、証明書(certificate)、またはその他の形態の承認(authentication)や認証が用いられてもよい。さらに、架空値フラグはデフォルト値としてfalseに設定されていると述べたが、フラグはデフォルト値としてtrueに設定されてもよく(例えば、デフォルト値は認証されていないユーザまたは要求をとってもよい)、要求認証が確認された時にfalseに変更されてもよい。様々な変形が可能であり、セキュリティ規則は、ここに開示する承認や認証の具体例に限定されない。

【0080】

データ値を受領しデータベースへ渡すことに加え、DNRはまた、セキュリティトークンまたは認証情報を受領しデータベースへ渡すことができる。DNRは、要求とともにセキュリティトークンをアプリケーションから受領する。セキュリティトークンは、DNRがユーザを確認し、かつユーザが認証されていることを確認できるようにする、パスワードなどの認証情報や、証明書、またはその他のデータであればよい。

【0081】

DNRは、書き換える前にセキュリティトークンまたは認証情報を承認するかまたは確認して、要求をデータベースへ送付することができる。もしセキュリティトークンが有効であれば、DNRは、前述した架空値フラグと同様のフラグを利用して、要求が安全で認証されていることをDNRエージェントに示すことができる。例えば、トークン化(または非トークン化)関数は、Tokenize(data\_value, valid\_security\_credential?)のように、一つはデータ値、もう一つはセキュリティトークンの有効性を示す、二つのパラメータを通過させてもよい。

【0082】

状況により、このセキュリティトークンフラグを、架空値フラグに加えて、通過させることもできる。例えば、ユーザに関連付けられたセキュリティトークンが有効であっても、ユーザが特定のデータフィールドにアクセスするには不適切な許可を有する場合、トークン化または非トークン化関数中のデータ値に加えて、二つのフラグを通過させることができる。

10

20

30

40

50

## 【0083】

セキュリティフラグは、要求の取り扱い方を判断するために、データベースまたはデータベース上で作動するDNRエージェントによって用いられる。例えば、falseに設定されたセキュリティフラグと共に非トークン化関数が受領されると、非トークン化ステップを省略してもよく、その結果、トークン値がユーザへ返される。同様に、falseに設定されたセキュリティフラグと共にトークン化関数が受領されると、DNRエージェントは一緒に渡されたデータ値をトークン化する代わりに、関数を無視することができる。`deToken(Name, fictive_value?, valid_security credential?)`のような非トークン化関数は、セキュリティ認証情報が有効であるが名前を検索するための適切な許可をユーザが有していないといった場合には、名前用の架空値を返し、セキュリティ認証情報が有効ではない場合には、数値を返さない。

10

## 【0084】

さらに、DNRに受領されたセキュリティトークン／認証情報は、関数のうちの1つにおける引数として、DNRエージェントに渡される。このシナリオにおいて、セキュリティトークン／認証情報の有効性は、DNRではなく、DNRエージェントで直接査定される。

## 【0085】

一または複数の上記の技術は、一または複数のコンピュータシステム中で実現されることができ、もしくは、一または複数のコンピュータシステムを含むことができる。図10は、コンピューティング環境1000の一般化された例を示す。コンピューティング環境1000は、記載された実施形態の用途や機能の範囲について限定を示唆するものではない。

20

## 【0086】

図10を参照すると、コンピューティング環境100は少なくとも一つの処理ユニット1010およびメモリ1020を含む。処理ユニット1010は、コンピュータ実行可能な命令を実行し、現実のまたは仮想のプロセッサであってもよい。多重処理システムにおいては、多数の処理ユニットがコンピュータ実行可能な命令を実行して処理パワーを増加させている。メモリ1020は、一時的なメモリ（例えば、レジスタ、キャッシュ、RAMなど）、非一時的なメモリ（例えば、ROM、EEPROM、フラッシュメモリなど）、またはその二つの組合せであってもよい。メモリ1020は、上記技術を実現するソフトウェア1080を記憶していてもよい。

30

## 【0087】

コンピューティング環境は、さらに追加の構成を有していてもよい。例えば、コンピューティング環境1000は、記憶装置1040、一または複数の入力装置1050、一または複数の出力装置1060、および一または複数の通信接続部1090を備える。バス、制御器、またはネットワークなどの相互接続機構1070は、コンピューティング環境1000の構成部分を相互接続する。通常、オペレーティングシステムソフトウェアまたはファームウェア（図示省略）は、コンピューティング環境1000で作動するその他のソフトウェア用の操作環境を提供し、コンピューティング環境1000の構成部分の動作を調整する。

40

## 【0088】

記憶装置1040は着脱可能であっても、着脱不可であってもよく、磁気ディスク、磁気テープ、カセット、CD-ROM、CD-RW、DVDなど、情報を記憶するために用いることができ、コンピューティング環境1000中でアクセスすることができる媒体を含む。記憶装置1040は、ソフトウェア1080への命令を記憶してもよい。

## 【0089】

入力装置（複数も可）1050は、キーボード、マウス、ペン、トラックボール、タッチ画面、またはゲーム制御器などのタッチ入力装置、音声入力装置、走査装置、デジタルカメラ、遠隔制御、コンピューティング環境1000に入力を行う他の装置であってもよい。出力装置（複数も可）1060は、表示器、テレビ、モニタ、プリンタ、スピーカ、

50

コンピューティング環境 1000 からの出力を行う他の装置であってもよい。

【0090】

通信接続部（複数も可）1090は、通信媒体を介して別のコンピューティングエンティティへの通信を可能にする。通信媒体は、コンピュータ実行可能な命令、音声または画像情報、変調データ信号のデータ、等の情報を伝達する。変調データ信号は、信号の特徴の一つまたは複数が信号中の情報を暗号化するように設定または変更された信号である。例であって限定ではないが、通信媒体としては、電気、光学、RF、赤外線、音響などのキャリアによって実現される有線または無線技術などがある。

【0091】

インプリメンテーション（実現）は、コンピュータ可読媒体の一般的なコンテキストで説明できる。コンピュータ可読媒体は、コンピューティング環境内でアクセスできる媒体であれば、いずれの媒体であってもよい。例であって限定ではないが、コンピューティング環境 1000 内においては、コンピュータ可読媒体としては、メモリ 1020、記憶装置 1040、通信媒体、および上記のいずれかの組み合わせなどが挙げられる。

10

【0092】

図 10 は、コンピューティング環境 1000、表示装置 1060、および入力装置 1050 を個別の装置として示しているが、これは識別のしやすさのためである。コンピューティング環境 1000、表示装置 1060、および入力装置 1050 は個別の装置（例えば、モニタやマウスに有線で接続されたパーソナルコンピュータなど）でもよく、单一の装置に統合されたもの（例えば、スマートフォンやタブレットなどタッチディスプレイを備えたモバイル装置など）でもよく、または装置の組み合わせ（例えば、タッチ - スクリーン表示装置と動作的に連結される演算装置、单一の表示装置および入力装置に取り付けられた複数の演算装置など）であってもよい。コンピューティング環境 1000 はセットトップボックスや、パーソナルコンピュータ、または、一または複数のサーバであってよく、例えばネットワーク接続されたサーバ、クラスタ化サーバ環境、または演算装置のクラウドネットワークであってもよい。

20

【0093】

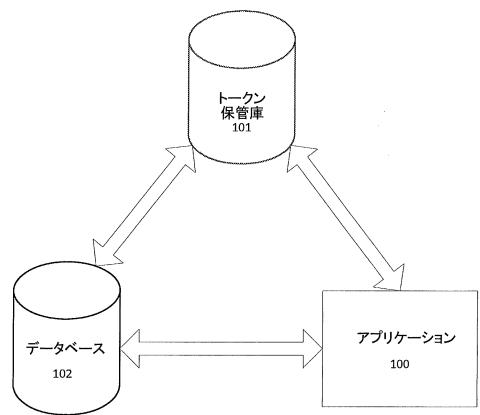
記載された実施形態を参照して本発明の原理を記載し説明したが、記載された実施形態は、構成や詳細においてかかる原理から逸脱することなく変更できることは、認識されるであろう。特段の記載の無い限り、本明細書に記載されたプログラム、プロセス、または方法は、特定の種別のコンピューティング環境に関連するわけではなく、限定もされることを、理解されたい。各種の汎用のまたは特殊なコンピューティング環境は、本明細書に記載された教示に従って、使用されたり操作が実行されたりしてもよい。ソフトウェアに示される本実施形態の要件は、ハードウェアで実現されてよく、その逆も可である。

30

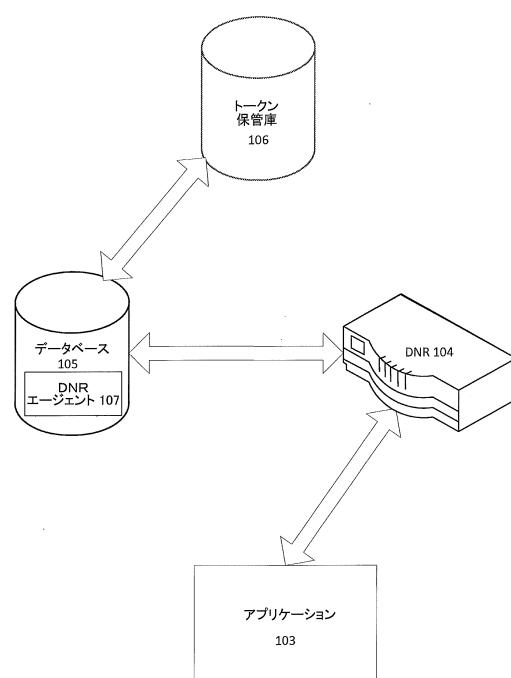
【0094】

本発明の原理が適用できる、考えられうる多くの実施形態を鑑み、以下の請求項および均等物の範囲および精神に該当するような実施形態はすべて、本発明であると主張する。

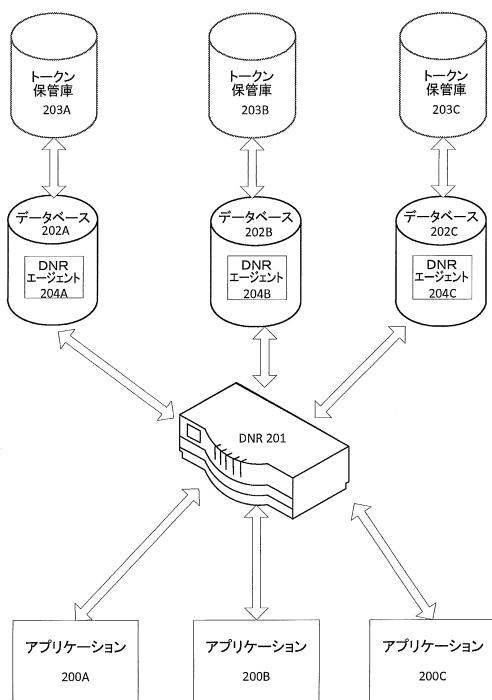
【図1A】



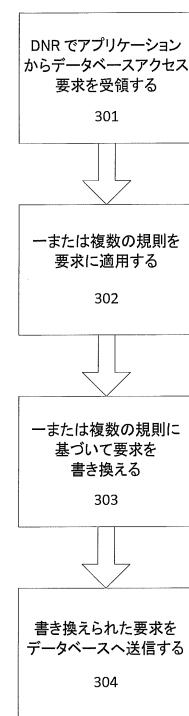
【図1B】



【図2】



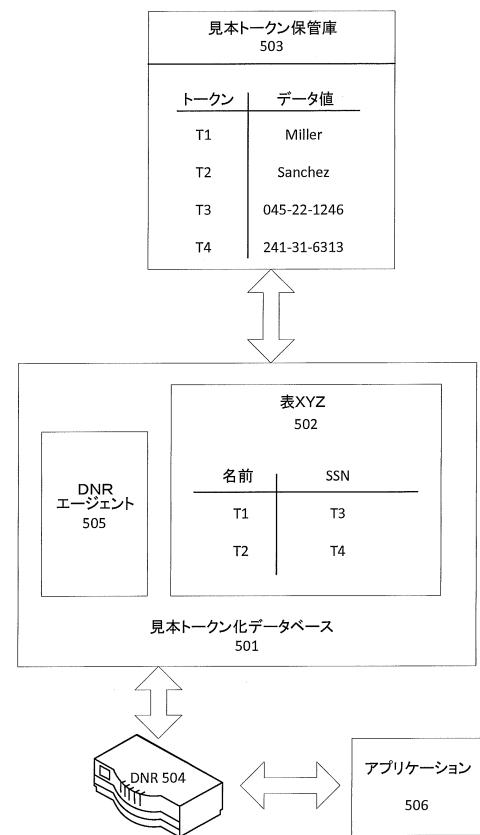
【図3】



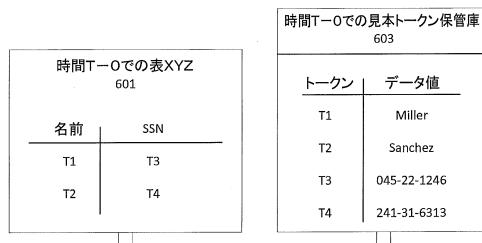
【図4】



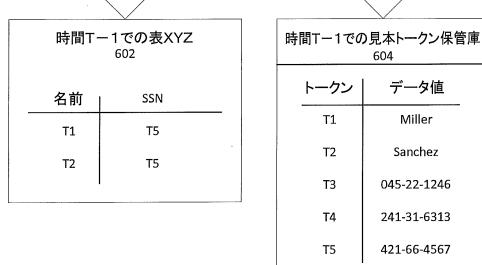
【図5】



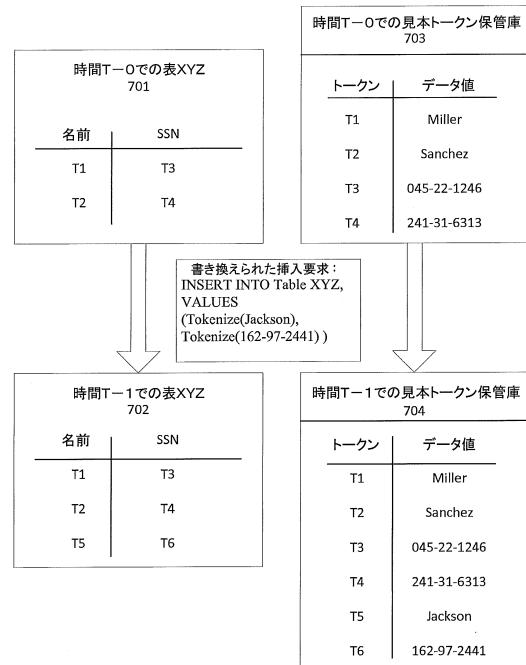
【図6】



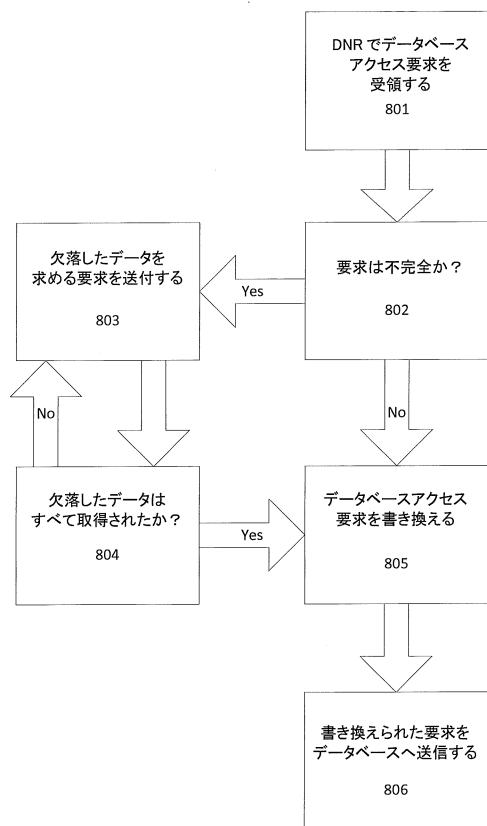
書き換えられた更新要求：  
UPDATE Table XYZ, SET  
SSN = Tokenize(421-66-  
4567)



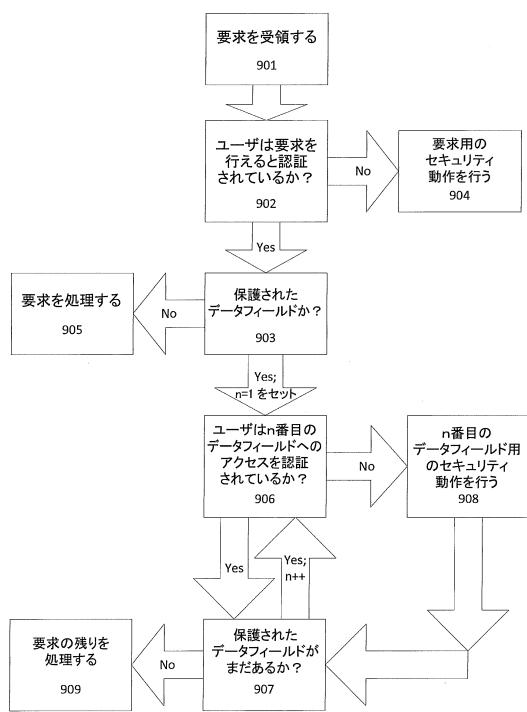
【図7】



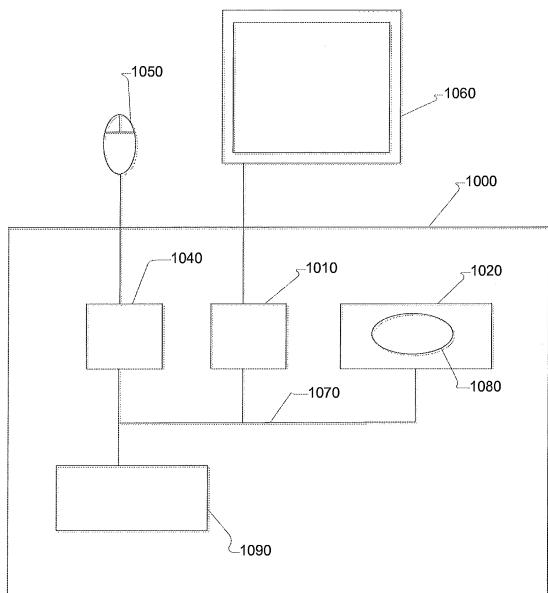
【図 8】



【図 9】



【図 10】



---

フロントページの続き

審査官 脇岡 剛

(56)参考文献 米国特許第8 4 5 8 4 8 7 ( U S , B 1 )  
米国特許出願公開第2 0 1 3 / 0 1 9 1 6 5 0 ( U S , A 1 )  
米国特許出願公開第2 0 0 5 / 0 0 8 6 2 5 6 ( U S , A 1 )  
特開2 0 0 9 - 0 9 9 1 5 1 ( J P , A )

(58)調査した分野( Int.CI. , D B 名)

G 0 9 C 1 / 0 0  
G 0 6 F 1 7 / 3 0  
G 0 6 F 2 1 / 6 0