

(19)日本国特許庁(JP)

(12)特許公報(B2)

(11)特許番号
特許第7626558号
(P7626558)

(45)発行日 令和7年2月4日(2025.2.4)

(24)登録日 令和7年1月27日(2025.1.27)

(51)国際特許分類

F I

G 0 9 C 1/00 (2006.01) G 0 9 C 1/00 6 2 0 Z

請求項の数 25 (全29頁)

(21)出願番号	特願2022-548236(P2022-548236)	(73)特許権者	390009531
(86)(22)出願日	令和3年2月2日(2021.2.2)		インターナショナル・ビジネス・マシー
(65)公表番号	特表2023-512725(P2023-512725		ンズ・コーポレーション
	A)		INTERNATIONAL BUSI
(43)公表日	令和5年3月28日(2023.3.28)		NESS MACHINES CORPO
(86)国際出願番号	PCT/IB2021/050816		RATION
(87)国際公開番号	WO2021/161131		アメリカ合衆国10504 ニューヨー
(87)国際公開日	令和3年8月19日(2021.8.19)		ク州 アーモンク ニュー オーチャード
審査請求日	令和5年7月21日(2023.7.21)		ロード
(31)優先権主張番号	16/787,211		New Orchard Road, A
(32)優先日	令和2年2月11日(2020.2.11)		rmonk, New York 105
(33)優先権主張国・地域又は機関	米国(US)		04, United States of
			America
		(74)代理人	100112690
			弁理士 太佐 種一

最終頁に続く

(54)【発明の名称】 パターンの安全な照合および識別

(57)【特許請求の範囲】

【請求項1】

第1のコンピュータ・システムが、暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現とを比較することであって、前記暗号化されたクエリの実体の前記表現と前記1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の前記表現との比較が、対応する比較された表現間の指標の二重に暗号化された値をもたらし、前記暗号化されたクエリの実体の前記表現が、第1の秘密鍵を使用する準同型暗号方式を用いて準同型に暗号化され、前記1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の前記表現が、第2の秘密鍵を使用する準同型暗号方式を用いて準同型に暗号化され、前記いずれの表現も復号せずに、暗号化された領域内で前記比較が実行される、前記比較することと、前記第1のコンピュータ・システムが、前記指標の前記1つまたは複数の二重に暗号化された値のうちの選択された1つまたは複数を入力することとを含む、方法。

【請求項2】

前記出力することが、前記指標の前記1つまたは複数の二重に暗号化された値のうちの単一の選択された1つ、および対応する単一の選択された二重に暗号化されたインデックスを出力することを含む、請求項1に記載の方法。

【請求項3】

前記第1のコンピュータ・システムが、前記値に基づいて複数の選択された二重に暗号化された値を並べ替えることと、

前記第 1 のコンピュータ・システムが、二重に暗号化されたしきい値 T を使用することと、前記第 1 のコンピュータ・システムが、前記並べ替えられた複数の選択された二重に暗号化された値のうちの特定の値を、出力する前に、前記指標に基づく選択された値に変更すること

をさらに含む、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 4】

前記出力することが、前記並べ替えられた前記複数の選択された二重に暗号化された値のうちの特定の値およびそれらに対応する二重に暗号化されたインデックスの両方を出力することをさらに含む、

請求項 3 に記載の方法。

10

【請求項 5】

前記出力することが、前記並べ替えられた複数の選択された二重に暗号化された値のうちの特定の値の一部のみを出力することをさらに含む、請求項 3 に記載の方法。

【請求項 6】

前記第 1 のコンピュータ・システムが、前記値に基づいて複数の選択された二重に暗号化された値を並べ替えることをさらに含む、

前記出力することが、前記並べ替えられた複数の選択された二重に暗号化された値のサブセットを出力することを含む、

請求項 1 に記載の方法。

【請求項 7】

20

前記出力することが、前記複数の選択された二重に暗号化された値の前記サブセットおよびそれらに対応する二重に暗号化されたインデックスの両方を出力することをさらに含む、

請求項 6 に記載の方法。

【請求項 8】

前記第 1 のコンピュータ・システムが、第 2 のコンピュータ・システムからクエリを受信することをさらに含む、

前記クエリが、前記暗号化されたクエリの実体の前記表現を含み、

前記二重に暗号化された値のうちの前記選択された値を前記出力することが、前記第 1 のコンピュータ・システムから前記第 2 のコンピュータ・システムに向かって実行され、

30

前記出力することが、前記第 1 のコンピュータ・システムによって、第 3 のコンピュータ・システムに向かって、前記指標の前記 1 つまたは複数の二重に暗号化された値のうちの前記選択された値を出力することをさらに含む、

請求項 1 に記載の方法。

【請求項 9】

前記比較して出力することが、前記暗号化されたクエリの実体の前記表現に対して実行される、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 10】

1 つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の前記表現が、顔を含んでいる画像に対応する、請求項 1 に記載の方法。

40

【請求項 11】

1 つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の前記表現が、画像内の顔情報の特徴ベクトルに対応する、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 12】

前記指標が、コサイン距離に基づく距離指標を含む、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 13】

前記指標が類似性指標を含む、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 14】

第 1 のコンピュータ・システムによって、暗号化されたクエリの実体の表現を含んでいるクエリを第 2 のコンピュータ・システムに送信することであって、前記暗号化されたク

50

エリの実体の前記表現が、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式を使用して準同型に暗号化される、前記送信することと、

前記第1のコンピュータ・システムで、前記第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を前記暗号化されたクエリの実体の前記表現と比較するために前記第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することであって、前記1つまたは複数の二重に暗号化された値が、前記第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される、前記受信することと、

前記第1のコンピュータ・システムによって、前記1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、前記第1の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することと、

10

前記第1のコンピュータ・システムで、第3のコンピュータ・システムから1つまたは複数の第2の部分的に復号された値を受信することであって、前記1つまたは複数の第2の部分的に復号された値が、前記二重に暗号化された値の個別の値に対応するが、前記第2の準同型暗号方式で復号される、前記受信することと、

前記第1のコンピュータ・システムによって、対応する第1および第2の部分的に復号された値の個別の値に対してマージを実行して、平文の値を形成することであって、前記平文の値が、前記指標に対応する値を提供し、暗号化されたギャラリーの実体の対応する表現が前記暗号化されたクエリの実体の表現とどの程度良く一致すると見なされるかを示す、前記形成することと

20

を含む、方法。

【請求項15】

前記第1のコンピュータ・システムによって、前記第2のコンピュータ・システムに向かって、前記第1の準同型暗号方式に対応する公開鍵を送信することをさらに含む、請求項14に記載の方法。

【請求項16】

前記第1のコンピュータ・システムで1つまたは複数の二重に暗号化された値を前記受信することが、前記第1のコンピュータ・システムで前記二重に暗号化された値およびそれらに対応する二重に暗号化されたインデックスを受信することをさらに含む、請求項14に記載の方法。

30

【請求項17】

前記指標に基づいて、前記平文の値のうちの特定の1つを、前記暗号化されたクエリの実体の前記表現との一致であると見なすことであって、前記クエリの実体の前記表現がギャラリーの実体の暗号化されたバージョンに対応する、前記一致であると見なすことと、

前記第1の準同型暗号方式を使用して、前記特定の平文の値に対応する二重に暗号化されたインデックスを復号し、第1の部分的に復号されたインデックスを作成することと、

前記第1のコンピュータ・システムから、前記第3のコンピュータ・システムに向かって、前記第1の部分的に復号されたインデックスおよび前記第1の部分的に復号されたインデックスに対応する平文のギャラリーの実体に対する要求を送信することと

をさらに含む、請求項16に記載の方法。

40

【請求項18】

前記第1のコンピュータ・システムで、前記第3のコンピュータ・システムから、平文インデックスに対応する平文のギャラリーの実体を受信することと、前記ギャラリーの実体が前記平文のギャラリーの実体に対応するかどうかを判定することとをさらに含む、請求項17に記載の方法。

【請求項19】

第1のコンピュータ・システムが、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために前記第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することであって、前記1つまたは複数の二重に暗号

50

化された値が、第 1 の秘密鍵を使用する第 1 の準同型暗号方式および第 2 の秘密鍵を使用する第 2 の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される、前記受信することと、

前記第 1 のコンピュータ・システムが、前記 1 つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、前記第 2 の準同型暗号方式で復号される対応する 1 つまたは複数の第 1 の部分的に復号された値を作成することと、

前記第 2 の準同型暗号方式で復号される前記 1 つまたは複数の第 1 の部分的に復号された値を第 3 のコンピュータ・システムに出力することと

を含む、方法。

【請求項 20】

前記第 1 のコンピュータ・システムによって、前記第 2 のコンピュータ・システムに向かって、前記第 2 の準同型暗号方式に対応する公開鍵を送信することをさらに含む、請求項 19 に記載の方法。

10

【請求項 21】

前記第 1 のコンピュータ・システムで 1 つまたは複数の二重に暗号化された値を前記受信することが、前記第 1 のコンピュータ・システムで前記 1 つまたは複数の二重に暗号化された値およびそれらに対応する二重に暗号化されたインデックスを受信することをさらに含む、請求項 19 に記載の方法。

【請求項 22】

前記第 1 のコンピュータ・システムが、前記第 2 の準同型暗号方式を使用して、前記二重に暗号化されたインデックスのうちの選択された 1 つを部分的に復号し、第 1 の部分的に復号されたインデックスを作成することと、

20

前記第 1 のコンピュータ・システムが、前記第 3 のコンピュータ・システムから、前記第 1 の準同型暗号方式を使用して部分的に復号された、前記第 1 の部分的に復号されたインデックスに対応する第 2 の部分的に復号されたインデックスを受信することと、

前記第 1 および第 2 の部分的に復号されたインデックスをマージして平文インデックスを形成することと

をさらに含む、請求項 21 に記載の方法。

【請求項 23】

前記第 1 のコンピュータ・システムが、前記第 3 のコンピュータ・システムから、前記平文インデックスに対応する平文のギャラリーの実体に対する要求を受信することと、前記要求に回答して、前記平文のギャラリーの実体を前記第 1 のコンピュータ・システムから前記第 3 のコンピュータ・システムに送信することとをさらに含む、請求項 22 に記載の方法。

30

【請求項 24】

コンピュータ・プログラムであって、請求項 1 ないし 23 のいずれか 1 項に記載の方法の各ステップをコンピュータに実行させるための、コンピュータ・プログラム。

【請求項 25】

コンピュータ・プログラムを記録したコンピュータ可読ストレージ媒体であって、前記コンピュータ・プログラムは、請求項 1 ないし 23 のいずれか 1 項に記載の方法の各ステップをコンピュータに実行させるための前記コンピュータ・プログラムである、コンピュータ可読ストレージ媒体。

40

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、一般に、パターンの照合および暗号化に関連しており、より詳細には、パターンの安全な照合および識別に関連している。

【背景技術】

【0002】

企業が、規模を拡大してトランザクションを効率的に処理するために、データをクラウドに移行するにつれて、データの機密性およびセキュリティに関連する懸念および規制が

50

増大している。特に、暗号化されていないデータをクラウドに配置することは、他の人が許可されずにデータにアクセスすることを可能にすることがある。一方、適切な鍵なしでは、クラウドで情報をホストしているサービス・プロバイダが、暗号化データに何が含まれているかを決定する能力を有するため、データを暗号化すること自体が課題をもたらす。言い換えると、企業が暗号化データ内の情報を検索したい場合、企業が適切な鍵をサービス・プロバイダに与えない限り（それによって、セキュリティを低下させない限り）、企業はこの検索自体を実行する必要があるであろう。

【発明の概要】

【0003】

実施形態例では、方法が、暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を比較することを含む。暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現の比較は、対応する比較された表現間の指標の二重に暗号化された値をもたらす。暗号化されたクエリの実体の表現が、第1の秘密鍵を使用して準同型に暗号化され、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現が、第2の秘密鍵を使用して準同型に暗号化され、これらの表現を復号せずに、暗号化された領域内で比較が実行される。この方法は、指標の1つまたは複数の二重に暗号化された値のうちの選択された1つまたは複数を入力することも含む。

10

【0004】

追加の実施形態例は、コンピュータ・システムである。コンピュータ・システムは、1つまたは複数のプロセッサと、コンピュータ・プログラム・コードを含んでいる1つまたは複数のメモリとを含む。1つまたは複数のメモリおよびコンピュータ・プログラム・コードは、1つまたは複数のプロセッサと共に、コンピュータ・システムに、暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を比較することであって、暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現の比較が、対応する比較された表現間の指標の二重に暗号化された値をもたらす、暗号化されたクエリの実体の表現が、第1の秘密鍵を使用して準同型に暗号化され、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現が、第2の秘密鍵を使用して準同型に暗号化され、これらの表現を復号せずに、暗号化された領域内で比較が実行される、比較することと、指標の1つまたは複数の二重に暗号化された値のうちの選択された1つまたは複数を入力することを含む動作を実行させるように構成される。

20

30

【0005】

さらなる実施形態は、プログラム命令が具現化されているコンピュータ可読ストレージ媒体を備えているコンピュータ・プログラム製品である。プログラム命令は、コンピュータ・システムによって実行可能であり、コンピュータ・システムに、暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を比較することであって、暗号化されたクエリの実体の表現と1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現の比較が、対応する比較された表現間の指標の二重に暗号化された値をもたらす、暗号化されたクエリの実体の表現が、第1の秘密鍵を使用して準同型に暗号化され、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現が、第2の秘密鍵を使用して準同型に暗号化され、これらの表現を復号せずに、暗号化された領域内で比較が実行される、比較することと、指標の1つまたは複数の二重に暗号化された値のうちの選択された1つまたは複数を入力することを含む動作を実行させる。

40

【0006】

別の実施形態例は方法である。この方法は、第1のコンピュータ・システムによって、暗号化されたクエリの実体の表現を含んでいるクエリを第2のコンピュータ・システムに送信することを含み、暗号化されたクエリの実体の表現が、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式を使用して準同型に暗号化される。この方法は、第1のコンピュータ・システムで、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値

50

を受信することを含み、1つまたは複数の二重に暗号化された値が、第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される。この方法は、第1のコンピュータ・システムによって、1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、第1の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することをさらに含む。この方法は、第1のコンピュータ・システムで、第3のコンピュータ・システムから1つまたは複数の第2の部分的に復号された値を受信することも含み、1つまたは複数の第2の部分的に復号された値は、二重に暗号化された値の個別の値に対応するが、第2の準同型暗号方式で復号される。この方法は、第1のコンピュータ・システムによって、対応する第1および第2の部分的に復号された値の個別の値に対してマージを実行し、平文 (plain text) の値を形成することをさらに含み、平文の値は、指標に対応する値を提供し、暗号化されたギャラリーの実体の対応する表現が暗号化されたクエリの実体の表現とどの程度良く一致すると見なされるかを示す。

10

【0007】

さらなる実施形態例は、1つまたは複数のプロセッサと、コンピュータ・プログラム・コードを含んでいる1つまたは複数のメモリとを含む例示的な装置である。1つまたは複数のメモリおよびコンピュータ・プログラム・コードは、1つまたは複数のプロセッサと共に、装置に、第1のコンピュータ・システムによって、暗号化されたクエリの実体の表現を含んでいるクエリを第2のコンピュータ・システムに送信することであって、暗号化されたクエリの実体の表現が、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式を使用して準同型に暗号化される、送信することと、第1のコンピュータ・システムで、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することであって、1つまたは複数の二重に暗号化された値が、第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される、受信することと、第1のコンピュータ・システムによって、1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、第1の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することと、第1のコンピュータ・システムで、第3のコンピュータ・システムから1つまたは複数の第2の部分的に復号された値を受信することであって、1つまたは複数の第2の部分的に復号された値が、二重に暗号化された値の個別の値に対応するが、第2の準同型暗号方式で復号される、受信することと、第1のコンピュータ・システムによって、対応する第1および第2の部分的に復号された値の個別の値に対してマージを実行し、平文の値を形成することであって、平文の値が、指標に対応する値を提供し、暗号化されたギャラリーの実体の対応する表現が暗号化されたクエリの実体の表現とどの程度良く一致すると見なされるかを示す、形成することを含む動作を実行させるように構成される。

20

30

【0008】

コンピュータ・プログラム製品は、追加の実施形態例である。コンピュータ・プログラム製品は、プログラム命令が具現化されているコンピュータ可読ストレージ媒体を備え、プログラム命令は、コンピュータ・システムによって実行可能であり、コンピュータ・システムに、第1のコンピュータ・システムによって、暗号化されたクエリの実体の表現を含んでいるクエリを第2のコンピュータ・システムに送信することであって、暗号化されたクエリの実体の表現が、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式を使用して準同型に暗号化される、送信することと、第1のコンピュータ・システムで、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することであって、1つまたは複数の二重に暗号化された値が、第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される、受信することと、第1のコンピュータ・システムによって、対応する第1および第2の部分的に復号された値の個別の値に対してマージを実行し、平文の値を形成することであって、平文の値が、指標に対応する値を提供し、暗号化されたギャラリーの実体の対応する表現が暗号化されたクエリの実体の表現とどの程度良く一致すると見なされるかを示す、形成することを含む動作を実行させるように構成される。

40

50

ンピュータ・システムによって、1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、第1の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することと、第1のコンピュータ・システムで、第3のコンピュータ・システムから1つまたは複数の第2の部分的に復号された値を受信することであって、1つまたは複数の第2の部分的に復号された値が、二重に暗号化された値の個別の値に対応するが、第2の準同型暗号方式で復号される、受信することと、第1のコンピュータ・システムによって、対応する第1および第2の部分的に復号された値の個別の値に対してマージを実行し、平文の値を形成することであって、平文の値が、指標に対応する値を提供し、暗号化されたギャラリーの実体の対応する表現が暗号化されたクエリの実体の表現とどの程度良く一致すると見なされるかを示す、形成することを含む動作を実行させる。

10

【0009】

別の実施形態例は、第1のコンピュータ・システムで、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することを含む方法である。1つまたは複数の二重に暗号化された値は、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される。この方法は、第1のコンピュータ・システムによって、1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、第2の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することを含む。この方法は、第2の準同型暗号方式で復号される1つ

20

【0010】

別の例示的な装置は、1つまたは複数のプロセッサと、コンピュータ・プログラム・コードを含んでいる1つまたは複数のメモリとを含む。1つまたは複数のメモリおよびコンピュータ・プログラム・コードは、1つまたは複数のプロセッサと共に、装置に、第1のコンピュータ・システムで、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することであって、1つまたは複数の二重に暗号化された値が、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される、受信することと、第1のコンピュータ・システムによって、1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、第2の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することと、第2の準同型暗号方式で復号される1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を第3のコンピュータ・システムに出力することを含む動作を実行させるように構成される。

30

【0011】

追加の実施形態例は、プログラム命令が具現化されているコンピュータ可読ストレージ媒体を備えているコンピュータ・プログラム製品であり、プログラム命令は、コンピュータ・システムによって実行可能であり、コンピュータ・システムに、第1のコンピュータ・システムで、第2のコンピュータ・システムから、1つまたは複数の暗号化されたギャラリーの実体の表現を暗号化されたクエリの実体の表現と比較するために第2のコンピュータ・システムによって使用される指標の値を示す1つまたは複数の二重に暗号化された値を受信することであって、1つまたは複数の二重に暗号化された値が、第1の秘密鍵を使用する第1の準同型暗号方式および第2の秘密鍵を使用する第2の準同型暗号方式の両方を使用して暗号化される、受信することと、第1のコンピュータ・システムによって、1つまたは複数の二重に暗号化された値を復号し、第2の準同型暗号方式で復号される対応する1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を作成することと、第2の準同型暗号方式で復号される1つまたは複数の第1の部分的に復号された値を第3のコンピュータ・システムに出力することを含む動作を実行させる。

40

50

【図面の簡単な説明】

【 0 0 1 2 】

【図 1】顔画像のギャラリーに対するプレーンテキストでの照合および識別を示す図である。

【図 2】顔画像のギャラリーに対する暗号化された領域内の照合および識別を示す図である。

【図 3】実施形態例に従う、パターンの安全な照合および識別に適している例示的なシステムのブロック図である。

【図 3 A】実施形態例に従う、パターンの安全な照合および識別に適している別の例示的なシステムのブロック図である。

【図 4】実施形態例に従う、パターンの安全な照合および識別のための例示的な方法のフローチャートのブロック図である。

【図 5】実施形態例に従う、照合アルゴリズムを示す図である。

【図 6 A】準同型に暗号化された数値に対して、一致した識別情報のインデックスを見つけるために使用されるアルゴリズムの図である。

【図 6 B】2つの準同型に暗号化された数値の平方根を見つけるために使用されるアルゴリズムの図である。

【図 6 C】 $\min(a, b)$ および $\max(a, b)$ の値を見つけるために使用されるアルゴリズムの図である。

【図 7】実施形態例が実践され得る 1つの可能性のある非限定的な例示的なシステムのブロック図である。

【図 8】実施形態例に従ってクラウド・コンピューティング環境を示す図である。

【図 9】実施形態例に従って抽象モデル・レイヤを示す図である。

【発明を実施するための形態】

【 0 0 1 3 】

本明細書または図面あるいはその両方において見られることがある以下の略語が、次のように定義される。

【 0 0 1 4 】

F H E (fully homomorphic encryption) 完全準同型暗号化

【 0 0 1 5 】

H E (homomorphic encryption) 準同型暗号化

【 0 0 1 6 】

I (index) インデックス

【 0 0 1 7 】

I / F (interface) インターフェイス

【 0 0 1 8 】

M F H E (multi-key fully homomorphic) マルチキー完全準同型暗号化

【 0 0 1 9 】

S M C (secure multi-party computation) 安全なマルチパーティ計算

【 0 0 2 0 】

S V (similarity value) 類似性値

【 0 0 2 1 】

「例示的」という単語は、本明細書では「例、事例、または実例としての役割を果たす」ことを意味するために使用される。「例示的」として本明細書に記載されたどの実施形態も、必ずしも他の実施形態よりも好ましいか、または有利であると解釈されるべきではない。この「発明を実施するための形態」において説明される実施形態のすべては、特許請求の範囲によって定義される本発明の範囲を制限するためではなく、当業者が本発明を実行または使用することができるようにするために提供された実施形態例である。

【 0 0 2 2 】

前述したように、例えば、規模を拡大してトランザクションを効率的に処理するために

10

20

30

40

50

データをクラウドに移行している企業は、データの機密性およびセキュリティに関連する増大する懸念および規制に対処する必要がある。暗号化ツールセットは、セキュリティおよび機密性の具体的な保証を提供しながら、データをクラウドに移動する1つの手段である。しかし前述したように、暗号化データをクラウドまたは同様のストレージ位置に配置することは、検索をより困難にする。以下で示される技術は、実施形態例において、エンドツーエンドの暗号化された解決策を、クラウド上またはその他の適切な位置で特定の「照合」アプリケーションに提供する。

【0023】

例えば、企業がやりたいことは、プレーンテキスト（暗号化されていない情報）での照合および識別を実行することであることがある。以下を含む「識別」と呼ばれるアプリケーションの役立つクラスについて考える。

10

【0024】

(1) ギャラリーと総称される1つまたは複数の実体の事前に入力された表現。

【0025】

(2) 新しい実体表現（クエリまたはプローブと呼ばれる）を前提として、システムは、ギャラリーの実体のうちのどれが最もクエリの実体に「類似している」かを評価する必要がある。

【0026】

(3) この評価は、クエリの実体が、「一致」が検出されたことを決定するのに十分なほどギャラリーの実体に類似しているかどうかを含む。

20

【0027】

(4) 表現は、構造化されている（例えば、「名前」、ss#）か、または構造化されていない（例えば、画像）とすることができる。

【0028】

アプリケーションの例としては、顔認識、ナンバー・プレート認識などが挙げられる。図1は、顔認識に関して、顔画像のギャラリーに対するプレーンテキストでの照合および識別を示している。この例では、データベース110はクラウド上にあってよく、ギャラリー115は多くの顔の画像を含んでおり、そのうちの画像1~18が示されている。企業は、クエリ130（プローブとも呼ばれる）を、照合要求120（「一致」として示されている）と共に、対応する画像125で終了する。例えば、従業員情報にアクセスすることが有効化されたフェイシャル・セキュリティ（facial security）が存在することがあり、企業は、この従業員が従業員情報にアクセスできることを検証する必要がある。

30

【0029】

実行される評価は、次の方程式を使用する。

【0030】

$s(q, g_i) > T$ (1)

【0031】

ここで、

【0032】

q: クエリの実体の表現、

40

【0033】

g_i : i番目のギャラリーの実体の表現、

【0034】

s: 類似性関数、および

【0035】

T: しきい値、である。

【0036】

この例では、上の方程式(1)に従って、類似性関数 $s(\cdot)$ に基づいて5番目の画像（画像5）が入力画像125に一致するため、参照番号140および $s(q, g_5) > T$ （参照番号145を参照）によって示されているように、結果は「はい」（すなわち、一

50

致が存在する)である。参照番号150によって示されているように、場合によっては他の構造化された情報(例えば、従業員が従業員情報に対するアクセス権限を持っているかどうかを示すためのアクセス・レベル)と共に、画像5が出力される。

【0037】

これは、企業に恩恵をもたらすが、多くの個人データ(この例では、特に従業員の画像)が、企業の制御範囲を越えるということも意味する。実際に、顔画像の例に関して、顔認識に関する機密性の懸念が最近存在している。1つの懸念は、特定の政府機関がデータベースを顔認識検索に使用していることが発覚したことを示す報告を含む。具体的には、政府組織は、運転者の免許証の写真を使用していた。しかし企業が、顔画像を、誰かによってアクセスされ得るクラウドまたはその他の位置に平文として置いた場合、企業は、同様の機密性問題の危険を冒すことになる。

10

【0038】

さらに、機密性に対処し、規制の不順守に対して罰金を科すか、またはその他の処置を取るための多くの規制が開始された。例えば、EU(European Union)一般データ保護規則(GDPR: General Data Protection Regulation)が、2018年5月25日の時点で発効しており、不順守に対して年収の4%までの重い罰金を組織に科す。多くの企業は、規制された業界内で営業し、機密データを扱っており、著しいコストを事業に加えている。

【0039】

このような懸念を踏まえて、データを暗号化し、暗号化されたデータに対して検索を実行することが可能である。図2は、暗号化された領域内の照合および識別を示している。図1に対して、図2における照合は、ギャラリーの実体およびクエリの実体が暗号化され、結果が、復号される必要がある暗号化された形式で使用可能であるということを除いて、暗号化されていない照合に類似している。

20

【0040】

これが図2に示されており、プレーンテキストである(すなわち、暗号化されていない)ギャラリー115が暗号化され(260)、データベース110-1内で暗号化されたギャラリー215になる。暗号化動作260のための暗号化関数が $E(g_i, K_g)$ として示されており、 $E(\cdot)$ は暗号化関数であり、 g_i はi番目のギャラリーの実体の表現であり、 K_g は、ギャラリーに使用され、画像を暗号化するために暗号化関数によって使用される鍵である。暗号化されたギャラリー215は、暗号化された画像1-1~18-1を含んでおり、これらの画像の各々は、対応する平文画像1~18の暗号化されたバージョンである。

30

【0041】

企業は、このシステムを使用して入力画像125を暗号化し(255)、暗号化された入力画像125-1を作成する。照合要求120-1は、 $E(q, K_q)$ として表された暗号化されたクエリ(プローブとも呼ばれる)130-1を含んでおり、 $E(\cdot)$ は暗号化関数であり、 q は(例えば、暗号化された入力画像125-1を含んでいる)クエリの実体の表現であり、 K_q は、クエリに使用され、クエリ q を暗号化されたクエリ130-1に暗号化するために暗号化関数によって使用される鍵である。

40

【0042】

結果は、企業に返される暗号化された画像270である。次の方程式を使用して結果が作成される。

【0043】

$$E(s(q, g_i), K_g, K_q) > E(T, K_g, K_q) \quad (2)$$

【0044】

ここで、

【0045】

q : クエリの実体の表現、

【0046】

50

g_i : i 番目のギャラリーの実体の表現、

【0047】

s : 類似性関数、

【0048】

T : しきい値、

【0049】

$E(\cdot)$: 暗号化関数

【0050】

K_g : ギャラリーを暗号化するために使用される鍵、および

【0051】

K_q : クエリを暗号化するために使用される鍵、である。

【0052】

この例では、上の方程式(2)に従って、類似性関数 $s(\cdot)$ に基づいて、暗号化された5番目の画像(画像5) 5-1が暗号化された入力画像125-1に一致するため、結果は $E(s(q, g_5), K_g, K_q)$ である。企業は、鍵 K_q を使用して結果270を復号し(265)、参照番号150によって示されているように画像5を取得することになる。

【0053】

ここで、次の2つの競合する利益が存在する。一方で、企業は、図2の暗号化を使用することなどによって、データおよび特にプライベート・データに対するアクセス権限を制御する必要があり、他方で、一部の政府機関またはその他の機関は、そのようなデータを要求する正当な理由を持つことができる。したがって、1つの問題は、企業(データを所有している機関)が、認可を実施するため、(規制との)適合性を判断するため、またはその他の正当な理由のためなどの、正当な理由のための照会を行うことを機関(照会している機関)に対してまだ許可しながら、データを制御する必要があるということである。

【0054】

本明細書における実施形態例は、暗号化データを格納している、データを所有している機関から、サービス・プロバイダを介して、例えばデータを要求する正当な理由を持って、照会している機関が暗号化データを要求できるフレームワークを提供することによって、これらの問題に対処する。図3は、実施形態例に従う、パターンの安全な照会および識別に適している例示的なシステムを示している。このフレームワークは、照会している機関310が、クエリ・データ305に関して、サービス・プロバイダ320に対して照会を要求することを許可する。照会している機関310は、サービス・プロバイダ320がクエリ・データ305に類似するデータまたは同じデータを持っている可能性が高いかどうかを示す結果(類似性値390)を取得する。データを所有している機関330の承認を得た上で、追加の検証370が実行されてよい。このことが、以下でさらに詳細に説明される。

【0055】

一例として、前述したように、照会している機関は、このフレームワーク300において、認可を実施するため、(例えば、規制との)適合性を判断するため、またはその他の正当な理由のためなどの、正当な理由のための照会を行うことを許可される。1つの例として、照会している機関310は、連邦捜査局(FBI: Federal Bureau of Investigation)であることがあり、一方、データを所有している機関は、連邦政府の別の部分であることができる。FBIは、FBIが撮影したある人物の写真が、指名手配されている人物であるかどうかを知る必要があることがある。FBIは、この制限された照会を使用して、写真の人物が本当に指名手配されている人物であるかどうか判断することができる。ブロック370の検証が合格する(例えば、顔画像が類似している)か、または不合格になる(例えば、異なる人の顔画像であるなど、顔画像が類似していない)可能性があるということに注意する。

【0056】

10

20

30

40

50

サービス・プロバイダ 320 が、特定の組織からのクエリを許可するか、またはある期間のみにわたって非常に多くのクエリを許可するか、あるいはその他の制限を照会している機関に課してよいということに注意する。データを所有している機関 330 は、環境に応じて承認を提供してもよく、または裁判所が、これらのクエリに対する承認を提供することができる。制限および承認は、本開示の範囲外である。代わりに、本開示は、暗号化されたデータに対して発生するそのような（通常は制限された）クエリのためのフレームワーク 300 を提供する。

【0057】

追加の詳細では、照会している機関 310、クラウド上に存在してよいサービス・プロバイダ 320、およびデータを所有している機関 330 という、3つの実体がフレームワークに含まれている。照会している機関 310 は、暗号化プロセス 308、復号プロセス 330、およびマージ・プロセス 350 を含んでおり、検証プロセス 370 を含んでよい。サービス・プロバイダ 320 は、照合プロセス 315 を含んでいる。データを所有している機関 330 は、暗号化プロセス 321、復号プロセス 340、およびマージ・プロセス 360 を含んでいる。データを所有している機関 330 は、サービス・プロバイダ 320 と共に、配置されたデータを所有している。照会している機関 310 は、クエリ・データ 305 が（例えば、暗号化された）データベース 389 内に含まれているかどうかを判定したいと考えるであろう。

【0058】

図 3 の実体によって行われる動作は、図 4 も含んでいる例によって最も良く説明され、図 4 は、実施形態例に従う、パターンの安全な照合および識別のための例示的な方法のフローチャートのブロック図である。以下の説明では図 3 および 4 を参照し、3XX（「X」は任意の整数である）の参照番号は図 3（または図 3A）上にあり、4XX の参照番号は図 4 上にある。

【0059】

図 3 および 4 などの本技術は、マルチキー完全準同型暗号化（MFHE）の技術を活用し、暗号化された領域内のパターン照合を可能にすることに注意する。これらのマルチキー技術については、特に、Adriana Lopez-Alt, Eran Tromer, and Vinod Vaikanathan, “On-the-fly multiparty computation on the cloud via multikey fully homomorphic encryption”, Proceedings of the Forty-Fourth Annual ACM Symposium on Theory of Computing, ACM, 2012 を参照されたい。

【0060】

ブロック 410 で、データを所有している機関 330 は、暗号化プロセス 321 によって、秘密鍵 K_g 326 を使用する完全準同型技術を使用してデータ（例えば、ギャラリー）の実体（例えば、ギャラリー・データ 322）の表現を暗号化する。完全準同型モードで実行されることができるとは、何でも、やや準同型のモードで実行されることができるとは、この逆は真ではないことがあるということに注意するべきである。データを所有している機関 330 は、結果として得られた暗号化ギャラリー・データ 316 をサービス・プロバイダ 320 に送信する。データを所有している機関 330 は、公開鍵 302 もサービス・プロバイダ 320 に送信する。完全準同型技術は、秘密鍵 K_g 326 および公開鍵 302 の両方を作成する。本明細書では、顔の画像のギャラリーが主な例として使用されるが、これらの技術がこの例に限定されないということに注意する。さらに、「ギャラリー」という用語は、データベース内の物体またはその他の実体の集合を包含してよい。

【0061】

表現が、（画像のギャラリーの場合は）ギャラリー内の画像の暗号化データであってよいということにさらに注意する。しかし、表現は、顔情報の特徴ベクトルの暗号化データである可能性がより高く、その場合、より良い比較を可能にすることができる。表現は、そのような特徴ベクトルとして（暗号化ギャラリー・データ 316 として）受信されてよいが、暗号化ギャラリー・データ 316 を画像として受信し、これらを準同型演算を使用して特徴ベクトルに変換することが可能であってよい。すなわち、ギャラリー・データ 3

10

20

30

40

50

16が暗号化される。暗号化された画像を前提として、準同型に入力された画像またはテキストから特徴ベクトルが作成されることができるよう、準同型の領域内で暗号化された特徴ベクトルを計算することが可能である。次に、特徴ベクトルは、対応する画像と共に、例えば、対応する画像のメタデータとして、暗号化されたギャラリー317に格納されることができる。同様に、暗号化クエリ・データ312も、暗号化された画像または画像の暗号化された特徴ベクトルであることができる。

【0062】

サービス・プロバイダ320は、暗号化ギャラリー・データ316をデータベース389内の暗号化されたギャラリー317に入れる。図2を参照すると、暗号化されたギャラリー317は、暗号化されたギャラリー215であると考えることができ、データベース389は、データベース110-1であると考えることができる。暗号化データは基本的に、パターンを形成する一連のバイナリ・データであるため、暗号化されたギャラリー317内の暗号化ギャラリー・データ316は、パターンであると考えることができ、その場合、下で説明されているように、他のパターンと比較されることができる。

【0063】

図4のブロック420で、照会している機関310は、暗号化プロセス308によって、鍵 K_q 325を使用する完全準同型技術を使用してクエリの実体（例えば、クエリ・データ305）の表現を暗号化する。図5に示されているように、複数のクエリの実体がクエリ内に存在してよい。照会している機関310は、結果として得られた暗号化クエリ・データ312をクエリ（プローブとも呼ばれる）313の一部としてサービス・プロバイダ320に送信する。照会している機関310は、公開鍵301もサービス・プロバイダ320に送信する。完全準同型技術は、秘密鍵 K_q 325および公開鍵301の両方を作成する。

【0064】

暗号化クエリ・データ312の受信に回答して、サービス・プロバイダ320は、照合プロセス315を実行する。図4で、照合プロセス315は、ブロック430および440の動作を含んでいる。ブロック430で、サービス・プロバイダは、指標（例えば、距離、コサイン距離、類似性指標）および対応するアルゴリズムを使用して比較を実行し、暗号化されたクエリ/プローブ313とギャラリー内の実体の暗号化された表現の各々との間の指標の値を見つけ、結果として得られる値は、 K_g および K_q の両方によって暗号化される。使用され得る例示的なアルゴリズムが図6A、6B、および6Cに示されている。サービス・プロバイダ320は、秘密鍵 K_g および K_q にアクセスせずに、距離計算を実行することに加えて、計算された距離をしきい値と比較することができるということに注意する。さらに詳細には、SP（サービス・プロバイダ：service provider）320は、鍵 K_g に従って暗号化されたギャラリー・データ316を含み、 K_q に従って暗号化されたクエリ・データ312を含む。異なる鍵を使用して距離計算などの計算への2つの入力暗号化される場合、出力距離は、両方の鍵によって暗号化される。この特性を実現するための1つの選択肢は、Hao Chen et al., "Efficient Multi-Key Homomorphic Encryption with Packed Ciphertexts with Application to Oblivious Neural Network Inference", The 26th ACM Conference on Computer and Communications Security (CCS 2019), DOI: 10.1145/3319535.3363207で提案されたマルチキー準同型暗号方式の方法を使用することである。さらに具体的には、上記の参考文献のセクション4で説明されているように、異なる鍵を使用して暗号化された暗号文間の任意の動作が、SP（サービス・プロバイダ）で拡張された暗号文を生成する。関係者（照会している機関およびデータを所有している機関）ごとに再線形化鍵（relinearization key）を生成するために、各関係者の公開鍵301および302が、対応する評価鍵（各関係者単独での秘密鍵の特殊な暗号化）と組み合わせられることができる。各再線形化鍵を使用する再線形化と呼ばれる複雑なプロセスを適用することによって、SPによって送信された拡張された暗号文が、両関係者によってより従来の暗号文に変換されることができる。これらの従来の暗号文は、最終的な復号された計算結果を得るために、両関係者によって

10

20

30

40

50

部分的に復号され、最終的にマージされることができる。

【 0 0 6 5 】

コサイン距離は、使用され得る 1 つの例示的な距離指標である。使用されている指標が、データが暗号化されていることを事実上「無視する」ということに注意する。言い換えると、指標は、暗号化されたデータに使用されるように変更される必要はない。他の「距離」指標が使用されてよいということにも注意する。ハミング距離指標などの、そのような多くの指標が存在する。しかし、代わりに、または場合によっては追加的に、さまざまな「類似性」指標および対応するアルゴリズムが使用されてよい。これらは類似しているが、異なる尺度を使用する。例えば、距離指標の場合、複数の項目間の最小距離が項目間の「最良の」一致を示し、一方、類似性指標の場合、最高の類似性指標が最良の一致を示す。多くのその他の距離尺度（例えば、ハミング、ユークリッド、マンハッタン、マハラノビスなど）または類似性尺度（例えば、相関関係）が使用されてよい。

10

【 0 0 6 6 】

ブロック 4 4 0 で、サービス・プロバイダ 3 2 0 が、どの選択された値を変更するか、ならびに照会している機関 3 1 0 およびデータを所有している機関 3 3 0 に送信するかを決定する。ブロック 4 3 0 および 4 4 0 は、下で説明される図 5 の実施形態例において図で説明される。

【 0 0 6 7 】

図 4 の追加の説明を進める前に、サービス・プロバイダ 3 2 0 によって実行される可能性のある例示的なプロセスについて説明することは有益である。最初に、図 3 で、単一の暗号化された結果 3 9 7 (1_{qg} , SV_{qg}) のみが示されたことについて検討し、下付き文字 qg は、秘密鍵 K_{q325} および K_{g326} (例えばまたは、それらの対応する公開鍵 3 0 1、3 0 2) に対応する準同型暗号方式に従う二重の暗号化を示している。しかし、サービス・プロバイダ 3 2 0 は、代わりに、下で説明される理由のため、複数の結果 3 9 7 を生成することができる。このことが、図 3 A によっても示されており、図 3 A は、実施形態例に従う、パターンの安全な照合および識別に適している別の例示的なシステムの図 3 に類似するブロック図である。1 つの図 3 のそのような複数の結果 3 9 7 - 1 は、 N 個のインデックスおよび対応する N 個の類似性値のベクトル $[(I_1, SV_1), (I_2, SV_2), \dots, (I_N, SV_N)]$ である。別の例は、 N 個のインデックスのベクトルおよび対応する N 個の類似性値のベクトル $[I_1, I_2, \dots, I_N]$ および $[SV_1, SV_2, \dots, SV_N]$ を含んでいる複数の結果 3 9 7 - 2 である。インデックスは、対応する類似性値が、データベース 3 8 9 内などの他の類似性値から一意にアクセスされることができるようにする情報である。類似性値は、画像に対応することもできる（または特徴ベクトルに対応することもできるが、暗号化ギャラリー・データ 3 1 6 が格納される）。さらに、ブロック 3 3 0 での復号は、 N 個のインデックス $I_{g1} \dots N$ および N 個の類似性値 $SV_{g1} \dots N$ を復号することを含んでよい。表記 $I_{g1} \dots N$ は、スペースを節約するために使用されており、 $(I_{g1}, I_{g2}, \dots, I_{gN})$ と同等である。同様に表記 $SV_{g1} \dots N$ は、スペースを節約するために使用されており、 $(SV_{g1}, SV_{g2}, \dots, SV_{gN})$ と同等である。類似する表記が、図 3 A の他の場所でも使用されている。例えば、復号 3 4 0 は、 N 個のインデックス $I_{g1} \dots N$ および N 個の類似性値 $SV_{q1} \dots N$ を復号することを含んでよい。

20

30

40

【 0 0 6 8 】

次に、このプロセスに関して、サービス・プロバイダ 3 2 0 が暗号化された領域内で完全に動作するという理解するのは重要である。したがって、サービス・プロバイダ 3 2 0 は（下で説明されているように）複数の計算を実行し、アルゴリズムを実行し、しきい値を使用することができるが、サービス・プロバイダは、これらの計算の結果を知ることがない。

【 0 0 6 9 】

いくつかの単純な実施例について考える。サービス・プロバイダ 3 2 0 が、照合の後に類似性値のベクトル $[SV_1, SV_2, SV_3, SV_4, SV_5, SV_6]$ を計算すると仮

50

定する。ステップ440の決定ルール（ブロック311を参照）が、（二重に暗号化された）しきい値Tより大きい上位2つの類似性値を送信すると仮定する。サービス・プロバイダは、 $\max(SV_i - T, 0)$ （ $\max(A, B)$ は、AとBのうちの最大値を選択する）を計算し、結果を並べ替え、最初の2つ以外のエントリを隠すことができる。決定ルール311は、本明細書ではLと呼ばれる制限を使用してよい。下記の実施例1および2では、 $L = 2$ である。決定ルール311およびその制限Lは、データを所有している機関330、照会している機関310、またはサービス・プロバイダ320、あるいはその組み合わせによって設定されてよい。制限Lは、平文であるか、または実装に応じて、二重に暗号化された値であってよい。

【実施例】

【0070】

（実施例1）

SV_2 、 SV_4 、および SV_5 がTより大きいと仮定し、 $SV_2 > SV_5 > SV_4$ である。この場合、暗号化された類似性ベクトルは $[SV_2, SV_5, 0, 0, 0, 0]$ であることができ、暗号化されたインデックス・ベクトルは $[2, 5, 0, 0, 0, 0]$ になることになる。これらの2つの結果は、結果397として照会している機関およびデータを所有している機関にそれぞれ送信される。ゼロ（「0」）が実際にゼロの二重に暗号化された表現であることに注意する。使用されている指標に基づいて、使用されている値が変化することになることにも注意する（例えば、距離値は、ゼロの代わりに「1」になってよい）。

【0071】

（実施例2）

どの類似性値もTより大きくないと仮定する。この場合、暗号化された類似性ベクトルは $[0, 0, 0, 0, 0, 0]$ になることになり、暗号化されたインデックス・ベクトルは $[0, 0, 0, 0, 0, 0]$ になることになる。これらの2つの結果（最初の2つのゼロ）は、結果397として照会している機関およびデータを所有している機関にそれぞれ送信される。

【0072】

両方の実施例において、サービス・プロバイダは結果ベクトルの内容に関して全く分からないことに注意する。照会している機関およびデータを所有している機関のみが、結果397を共同で復号することができる。

【0073】

第1の実施例では、照会している機関310が上位2つの類似性値を知り、データを所有している機関330が上位2つの最も類似する一致のインデックスを知る。第2の実施例では、両方の機関が、十分に類似する一致がなかったことを知る。

【0074】

これらに従って、ブロック440の例であるブロック450で、サービス・プロバイダ320は、二重に暗号化されたしきい値Tを使用して、どの暗号化されたクエリの実体があるまま送信されるか、およびどの暗号化されたクエリの実体に変更されるか（例えば、ゼロに設定されるか）を決定し、暗号化された結果397を照会している機関310およびデータを所有している機関330に出力する。「二重に暗号化されたしきい値」が概念であることに注意する。一部の实装では、しきい値は、両方の公開鍵を使用して明示的に暗号化され、本明細書において説明されたように使用されることができる。他の実装では、プレーンテキストのしきい値を使用することができるが、比較の結果がまだ二重に暗号化される。これは、FHE方式の特性に起因する。

【0075】

この例では、暗号化された結果397は、対応する一致したギャラリーのエントリのインデックス318および対応する類似性値319をも（例えば、データベース389に）含む。類似性値は、一致したギャラリーのエントリが暗号化クエリ・データ312に「どの程度類似するか」の指示である。例えば、使用される1つの一般的な尺度は、0（類似

10

20

30

40

50

しない)から1(非常に類似する)までであり、類似性値はこの範囲内になることになる。その他の範囲が使用されてもよい。Hao Chen他の参考文献(“Efficient Multi-Key Homomorphic Encryption with Packed Ciphertexts with Application to Oblivious Neural Network Inference”)も、「類似性」決定のための適切なアルゴリズムとして使用され得る例示的な予測モデルについて説明していることに注意する。

【0076】

しかし、これらは「未加工の」類似性値ではなく、代わりに、二重に暗号化された類似性値319であるということに注意することは重要である。照会している機関310は、データを所有している機関330およびまた照会している機関310からの支援なしでは、これらの類似性値を復号することができない。さらに、サービス・プロバイダ320は二重に暗号化された比較結果397のみを見るため、サービス・プロバイダ320は、いずれかのギャラリーの実体がクエリに十分に類似しているかどうか分からないということ

を繰り返し述べることは重要である。照会している機関310のみが(データを所有している機関330および照会している機関から支援されて)、プレーンテキストの形態で比較の結果を見ることができる。そのため、選択されたギャラリーの実体を破棄するか、または維持するかの決定は、サービス・プロバイダ320によっては行われない。しかし、サービス・プロバイダ320は、アルゴリズムおよび場合によっては二重に暗号化されたしきい値T(または、決定ルール311と共に使用され得る、送信する結果の数として示す制限、L)を使用して、送信される結果の数を制限する。

【0077】

したがって、すべての結果397が送信され得るが、暗号化された結果397の特定のサブセットが送信されることができる。例えば、100万個の画像(または画像の特徴ベクトル)が暗号化されたギャラリー317に存在すると仮定する。これは、100万個のエントリを含んでいる暗号化された結果397をもたらし可能性があり、各エントリはインデックスおよび対応する類似性値を含む。100万個のエントリ全体を送信する代わりに、どのサブセットが送信されるかを選択するために、二重に暗号化されたしきい値Tが使用されてよく、場合によっては、(制限Lが送信される数を示す上述の実施例1および2におけるように)制限、Lと共に使用されてよい。これがブロック455によって示されており、類似性値が、使用されている指標に基づいて並べ替えられてよい。例えば、指標が類似性指標である場合、数値が大きいほどより良い。一方、指標が距離指標である場合、数値が小さいほどより良い。二重に暗号化されたしきい値Tは、どの値が送信されることになるかを決定するためのカットオフ・ポイントとして使用されることができる。例えば、類似性指標の場合、二重に暗号化されたしきい値Tを超える類似性値が送信されてよく、二重に暗号化されたしきい値T以下の値はサービス・プロバイダ320から照会している機関310に送信されず、例えばデータを所有している機関330にも送信されないことになる。別の実施例は、制限Lを使用し、どの結果が変更されるのか、または変更されないのかを決定するために二重に暗号化されたしきい値Tが使用されるが、どの結果を送信し、どの結果を送信しないかを決定するために、制限Lおよび決定ルール311が使用されるようにする。例えば、おそらく(制限Lに従って)上位10個の結果のみが送信され、どの結果が(例えば、ゼロに)変更され、どの結果が変更されないかを決定するために、二重に暗号化されたしきい値がすべての結果に適用されることがある。

【0078】

ブロック430および440に関して、出力リストのサイズ、しきい値、使用される距離(またはその他の指標)関数を含めて、入力および結果をパラメータ化することを想像することができる。これによって、サービス・プロバイダ320の動作をさらに制御することができることになる。しかし、やはり、サービス・プロバイダ320が暗号化された形態(しきい値、結果リスト、クエリなど)でしか情報を持っていないことに注意する。この情報は、照会している機関310またはデータを所有している機関330のいずれかのみによって(これらのうちの1つのみによって暗号化された情報の場合)、あるいは照会している機関310およびデータを所有している機関330の両方によって(二重に暗

10

20

30

40

50

号化されたか、または二重の暗号化から部分的に復号された情報の場合）復号されることができる。注意すべき重要な部分は、どの部分的結果も、サービス・プロバイダ 320 によって推定されることができないということである。代わりに、サービス・プロバイダ 320 は、暗号化された類似性、暗号化されたしきい値などのみを適用するが、指定されたしきい値に基づいて、いくつかの結果に資格が与えられるかに関しては、全く分からない。
【0079】

ブロック 460 で、データを所有している機関 330 および照会している機関 310 によって、二重に暗号化された結果 397 が復号される。データを所有している機関 330 によって、秘密鍵 K_g 326 を使用する復号プロセス 340 を使用して、二重に暗号化された結果 397 が復号される。これによって、部分的に復号されたインデックス I_q および部分的に復号された類似性値 SV_q を含む結果 341 を生成する。これらは、秘密鍵 K_g 326 に対して復号されているが、秘密鍵 K_q 325 に対しては暗号化されたままであり、これが下付き文字「q」の理由である。

10

【0080】

照会している機関 310 によって、秘密鍵 K_q 325 を使用する復号プロセス 330 を使用して、二重に暗号化された結果 397 が復号される。これによって、部分的に復号されたインデックス I_g および部分的に復号された類似性値 SV_g を含む結果 331 を生成する。これらは、秘密鍵 K_q 325 に対して復号されているが、秘密鍵 K_g 326 に対しては暗号化されたままであり、これが下付き文字「g」の理由である。

【0081】

20

ブロック 470 で、部分的に復号された類似性値 SV_q 385 が、データを所有している機関 330 から照会している機関 310 に送信され、部分的に復号された一致したインデックス I_g 380 が、照会している機関 310 からデータを所有している機関 330 に送信される。

【0082】

ブロック 480 で、照会している機関およびデータを所有している機関によって、単独で暗号化された結果 380、385 が復号される。具体的には、インデックス 375 が平文である場合、一致したギャラリーの実体のインデックス 375 を作成するために、部分的に復号された一致したインデックス I_g 380 が、データを所有している機関 330 によって復号される。同様に、類似性値が平文である場合、一致したギャラリーの実体の類似性値 390 を作成するために、部分的に復号された類似性値 SV_q 385 が、照会している機関 310 によって復号される。

30

【0083】

さらなる例として、クライアント（この場合、照会している機関 310）によってそれまでに渡された複数の値は、画像に加えて応答リストの（例えば、制限 L および決定ルール 311 によって定義された）しきい値および候補リスト・サイズにおけるクライアントの選択を反映する。制限 L に従う候補リスト・サイズは、例えば、暗号化された結果 397 - 1、397 - 2 のサイズを定義する。これらは、検索のようなアプリケーションにおいても存在するであろう。しきい値および候補リスト・サイズは、応答の数を制限するためにサービス・プロバイダ 320 によって使用され、それらは照会している機関 310 にとって意味がある。例えば、照会している機関 310 は、上位 5 つの結果のみを含む、80% を超える一致を有する応答に興味があることがある。別の照会している機関は、0.5 を超えるしきい値および 100 の候補リスト・サイズに興味があることがある。これらは、暗号化された照会に対して完全な結果が取得された後に適用される。

40

【0084】

本明細書において使用されるマルチキー FHE 方式では、二重に暗号化された暗号文は、2 つの鍵 325、326 を含んでいる 2 つの連続する復号動作を使用して復号されることができない。代わりに、マルチキー FHE で二重に暗号化された暗号文を復号する方法は、2 つの鍵を個別に使用してそれらの暗号文を部分的に復号し、次に、2 つの部分的に復号された結果をマージしてプレーンテキストを取得することである。そのため、マージ

50

・ステップ 350、385 が必要になる。例えば、“Distributed Decryption”, of Hao Chen, et al., “Efficient Multi-Key Homomorphic Encryption with Packed Ciphertexts with Application to Oblivious Neural Network Inference”, Cryptology ePrint Archive: Report 2019/524 のセクション 4.3 を参照されたい。この参考文献のセクション 4.3 は、部分的復号およびマージの 2 つのアルゴリズムを使用する分散された復号の一例について説明している。類似するアルゴリズムまたは同じアルゴリズムが、本明細書における復号 330、340 およびマージ 350、360 のステップに使用されてよい。

【0085】

この時点で、照会している機関 310 は、データベース 389 内のクエリ・データ 305 との一致が存在するということを決定し、この一致の類似性値 390 も決定することができる。類似性値 390 が一致を示さなくてよいということに注意する。例えば、類似性指標が使用される場合、0 が類似しないことを示すことができ、1 が類似していることを示すことができる。したがって、0.15 の値は、一致が存在しないことを示すことができ、一方、0.95 の値は、一致を示すことができる。照会している機関 310 は類似性値 390 のみを持っているが、インデックス 375 を持っていないため、インデックスに対応する実際のギャラリー・データ 316 にアクセスできないということに注意する。さらに、照会している機関 310 がインデックス 375 を持ち、暗号化されたギャラリー 317 からのそのインデックスに対応する画像にアクセスできる場合でも、その画像は（暗号化ギャラリー・データ 316 として）暗号化されている。したがって、照会している機関 310 は、顔画像に関する制限された情報のみを得る。

【0086】

その結果、任意選択的動作として、照会している機関 310 は、データを所有している機関 330 に対して、検証のためにプレーンテキストの形態で一致したギャラリーの実体を要求することができる。ブロック 490 を参照されたい。照会している機関が、一致が存在するということを決定すると、照会している機関 310 は、引き続いてデータを所有している機関 330（またはその他の組織）に対して、平文データを提供することを要求する可能性が高い。例えば、連邦捜査局（FBI）が、別の連邦機関のデータベースとの一致を見つけた場合、FBI は、裁判所またはその他のプロセスを開始し、その機関から（一致した実体のみの）平文データを取得する。そのため、照会している機関 310 から追跡調査要求が来たときに、データを所有している機関 330 が正しいデータを取り出すことができるように、データを所有している機関 330 が一致のインデックス 375 を知ることは重要である。このプロセスが図 3 に示されており、一致したギャラリーの実体 395 が、プレーンテキストでデータを所有している機関 330 から照会している機関 310 に送信される。照会している機関 310 は、検証プロセス 370 を実行し、一致したギャラリーの実体 395 がクエリ・データ 305 に対応するということを検証する。このステップは、データを所有している機関 330 がこの動作を実行することを必要とし、このための承認方式は本開示の範囲外である。

【0087】

ブロック 370 での追加の検証は、平文インデックス I 375（または複数の平文インデックス I 375）およびその平文インデックスに対応する（平文）ギャラリー・データ 395 の要求を作成するために、照会している機関 310 によって、部分的に復号された一致したインデックス I_g（またはインデックス）およびインデックス（I_g、I_q）（または対応するインデックスのセット）のマージの要求を送信することを含んでよい（図 3 のブロック 371 を参照）。この追加の検証は、照会している機関 310 が、「一致している」類似性値 S V_x（または類似性値 S V_x のセット）および対応するインデックス I_x（またはインデックス I_x のセット）を選択することを含むことができるということに注意する。一致している 1 つまたは複数の類似性値は、類似性指標または距離指標などの、使用されている指標の値に基づく。上述の実施例 1 の場合、照会している機関は、[S V₂, S V₅] の類似性値および [2, 5] のインデックスというベクトルを（結果 39

7 - 2として) 得た。照会している機関 3 1 0 は、データを所有している機関 3 3 0 に送信するために、 SV_2 の類似性値および 2 のインデックスのみを選択することができた。許可され、照会している機関 3 1 0 にとって望ましい場合、この機関は、 $[SV_2, SV_5]$ の類似性値および $[2, 5]$ のインデックスの両方をデータを所有している機関 3 3 0 に送信してよい。データを所有している機関 3 3 0 は、適切な場合、インデックス 2 またはインデックス 2 および 5 のいずれかに対応する平文ギャラリー・データ 3 2 2 を使用して応答することになる。

【0088】

図 3 A も同様の概念を示しており、照会している機関 3 1 0 は、単一の指標 (I_{g1}) に関する要求をデータを所有している機関 3 3 0 に送信することができ、データを所有している機関 3 3 0 は、対応する平文インデックス 3 7 5 および対応するギャラリー・データ 3 9 5 を送信することができる。しかし、別の例では、照会している機関 3 1 0 は、複数のインデックス ($I_{g1} \dots M$) ($I_{g1} \dots M$ は ($I_{g1}, \dots, I_{gM}$) および $M > 1$ を意味する) に関する要求をデータを所有している機関 3 3 0 に送信することができ、データを所有している機関 3 3 0 は、 M 個の対応する平文インデックス 3 7 5 および M 個の対応するギャラリー・データ 3 9 5 を照会している機関 3 1 0 に送信することができる。

【0089】

暗号化ギャラリー・データ 3 1 6 が、この例では顔情報を含んでいる画像と見なされるということに注意する。本明細書では画像が仮定されるが、例えばレコードが、比較されることができるように定義された特徴を含んでいる限り、フレームワーク 3 0 0 を従業員レコードなどの他のデータに適用することが可能である。実際、すぐ下で説明されるように、顔情報は通常、画像内の顔の特徴の数学的表現である特徴ベクトルを使用して比較される。したがって比較は、ベクトル間であってよく (または行列間であってよく)、またはベクトル (または行列) として表されることができる任意のものが使用されてよい。すなわち、本技術は一般的であり、顔画像に制限されない。顔画像は一例にすぎない。

【0090】

図 5 を参照すると、この図は、実施形態例に従って、照合アルゴリズムを図で示している。この図は、例えば図 4 のブロック 4 3 0 および 4 4 0 における動作の例である。この図は、計算が効率的に実行されることができるよう、数値を圧縮する方法を示している。これらの数値を圧縮するための多くのその他の方法が存在する。同様にクエリも、さまざまな方法で圧縮されることができるが、それでも距離は単一のベクトルとして取得されることができる。したがって図 5 は、例にすぎず、制限ではない。図 5 の例では、ギャラリーの部分 3 1 7 - 1 が、4 つの画像特徴ベクトル 5 2 0 - 1 ~ 5 2 0 - 4 を含んでいる。すなわち、各列は特徴ベクトルであり、1 つの画像からの顔情報に対応し、ギャラリーのインデックスにも対応する。この例では、プローブ 3 1 3 が複数の画像を暗号化クエリ・データ 3 1 2 として示しており、画像特徴ベクトル 5 3 0 - 1 ~ 5 3 0 - 4 は、異なる 4 つの画像からの顔情報に対応する。

【0091】

距離ベクトル 5 1 0 は、特徴ベクトル 5 2 0、5 3 0 の対ごとに作成される。すなわち、16 個の距離ベクトル 5 1 0 が存在することになる。これは、ブロック 4 3 0 の動作を示している。この動作が、ベクトル乗算またはサポートされている場合は行列乗算によって実行されることができるということに注意する。

【0092】

2 つの距離ベクトル a_{510-1} および b_{510-2} が示されており、2 つのベクトルの内、最大値を有しているベクトルの決定が次のように行われる (参照番号 5 2 0 も参照のこと): $\text{Max}(a, b) = 0.5 * ((a + b) + \text{sqrt}((a - b)^2))$ 、ここで、

【数 1】

10

20

30

40

50

$$\text{Max}(a, b) = \frac{(a+b)}{2} + \frac{\sqrt{(a-b)^2}}{2}$$

である。この場合、結果 5 3 0 は、距離ベクトル b 5 1 0 - 2 である。これは、最大の類似性値を見つけるための図 4 のブロック 4 4 0 の部分を示している。

【 0 0 9 3 】

例えば参照番号 5 2 0 の方程式を使用して、一致した識別情報のインデックスを見つけるために、複数のアルゴリズムが使用される。1 つのそのようなアルゴリズムは、参考文献 Cheon, Jung Hee, et al., “ Numerical Methods for Comparison on Homomorphically Encrypted Numbers ”, IACR Cryptology ePrint Archive 2019 (2019): 417 で提案されているアルゴリズム 6 : M a x I d x である。図 6 A は、実施形態例に従う、一致した識別情報のインデックスを見つけるために使用されるアルゴリズムの図である。図 6 B および 6 C は、使用され得る Cheon のアルゴリズムの追加の図である。図 6 B は、2 つの準同型に暗号化された数値の平方根を見つけるために使用されるアルゴリズムの図である。図 6 C は、m i n (a , b) および m a x (a , b) の値を見つけるために使用されるアルゴリズムの図であり、m i n (・) は最小値を見つけ、m a x (・) は最大値を見つける。入力が二重に暗号化されるということを除き、これらのアルゴリズムに対して変更を行う必要はない。

【 0 0 9 4 】

図 7 を参照すると、この図は、実施形態例が実践され得る 1 つの可能性のある非限定的な例示的システム 7 0 0 のブロック図を示している。図 7 では、コンピュータ・システム 7 1 0 は、有線または無線あるいはその両方のネットワーク 7 9 7 と有線または無線あるいはその両方で通信し、ネットワーク 7 9 7 を介して他のコンピュータ・システム 7 9 0 と通信する。コンピュータ・システム 7 1 0 は、1 つまたは複数の有線ネットワークまたは無線ネットワーク 7 9 7 を経由してアクセス可能であることができる、クラウド 7 9 5 内に実装されることができる、などである。コンピュータ・システム 7 1 0 は、代替的または追加的にサーバであることができるが、クライアント / サーバの関係は必要とされない。

【 0 0 9 5 】

コンピュータ・システム 7 1 0 は、1 つまたは複数のバス 7 2 7 を介して相互接続された、1 つまたは複数のプロセッサ 7 2 0、1 つまたは複数のメモリ 7 2 5、1 つまたは複数のトランシーバ 7 3 0、1 つまたは複数のネットワーク (N / W : network) インターフェイス (I / F : interfaces) 7 4 5、およびユーザ・インターフェイス回路 7 6 5 を含んでいる。1 つまたは複数のトランシーバ 7 3 0 の各々は、受信器 R x 7 3 2 および送電器 T x 7 3 3 を含んでいる。1 つまたは複数のバス 7 2 7 は、アドレス・バス、データ・バス、または制御バス、あるいはその組み合わせであってよく、マザーボードまたは集積回路上の一連の配線、光ファイバ、またはその他の光通信機器などの、任意の相互接続メカニズムを含んでよい。1 つまたは複数のトランシーバ 7 3 0 は、1 つまたは複数のアンテナ 7 2 8 に接続される (無線システムが使用される場合)。1 つまたは複数のメモリ 7 2 5 は、コンピュータ・プログラム・コード 7 2 3 を含んでいる。

【 0 0 9 6 】

コンピュータ・システム 7 1 0 は、部品 7 0 4 - 1 または 7 4 0 - 2 あるいはその両方のうちの 1 つを含んでいる制御モジュール 7 4 0 を含んでいる。制御モジュール 7 4 0 は、本明細書に記載された照会している機関 3 1 0 またはサービス・プロバイダ 3 2 0 のいずれかの動作を実施するなどのために、本明細書に記載された動作を実行する。制御モジュール 7 4 0 は、複数の方法で実装されてよい。制御モジュール 7 4 0 は、1 つまたは複数のプロセッサ 7 2 0 の一部として実装されるなど、ハードウェアにおいて制御モジュール 7 4 0 - 1 として実装されてよい。制御モジュール 7 4 0 - 1 は、集積回路として実装されるか、またはプログラマブル・ゲート・アレイなどのその他のハードウェアによって

実装されてもよい。別の例では、制御モジュール 740 は、コンピュータ・プログラム・コード 723 として実装され、1 つまたは複数のプロセッサ 720 によって実行される、制御モジュール 740 - 2 として実装されてよい。例えば、1 つまたは複数のメモリ 725 およびコンピュータ・プログラム・コード 723 は、1 つまたは複数のプロセッサ 720 と共に、コンピュータ・プログラム・コード 723 の取得および実行にตอบสนองして、コンピュータ・システム 710 に、本明細書において説明されているような動作のうちの 1 つまたは複数を実行させるように、構成されてよい。コンピュータ・システム 710 に示されたデバイスは制限ではなく、追加のデバイス、異なるデバイス、またはより少ないデバイスが使用されてよいということにも、注意するべきである。

【0097】

ユーザ・インターフェイス回路 765 は、1 つまたは複数のユーザ・インターフェイス要素 705 と通信し、ユーザ・インターフェイス要素 705 は、コンピュータ・システム 710 と一体で形成されてよく、またはコンピュータ・システム 710 の外部にあり、ただしコンピュータ・システム 710 に結合されてよい。インターフェイス要素 705 は、1 つまたは複数のカメラ、1 つまたは複数の音声デバイス（マイクロホン、スピーカなど）、1 つまたは複数のセンサ（GPS センサ、指紋センサ、方位センサなど）、1 つまたは複数のディスプレイ、または 1 つまたは複数のキーボード、あるいはその組み合わせのうちの 1 つまたは複数を含んでいる。ディスプレイ 711 が示されており、ディスプレイ 711 は、コンピュータ・システム 710 の外部または内部にあることができる。このリストは網羅的でも限定的でもなく、その他の要素、異なる要素、またはより少ない要素が使用されてよい。ユーザ 701 - 1（この例では人間）は、例えば、システム 710 に特定の動作を実行させるために、コンピュータ・システム 710 と情報をやりとりしてよい。これらの動作は、ユーザ 701 - 1 による動作と組み合わせて、またはユーザ 701 - 1 による動作なしで、コンピュータ・システム 710 によって引き起こされてもよい。コンピュータ・システム 710 は、有線リンク 777 および無線リンク 778 のうちの 1 つまたは両方を介する 1 つまたは複数の有線ネットワークまたは無線ネットワーク 797 を介して、他のコンピュータ・システム 790 と通信する。さらに、コンピュータ・システム 710 がクラウド 795 内で実装される場合、ユーザ 701 - 2 は、コンピュータ・システム 790 を使用して、有線または無線あるいはその両方のネットワーク 797 を介して、コンピュータ・システム 710 と情報をやりとりしてよい。この例では、コンピュータ・システム 790 は、適切なユーザ I/F 回路およびユーザ I/F 要素（図示されていない）を含むであろうが、ユーザ I/F 要素 705 と同様であるであろう。

【0098】

1 つの例は、コンピュータ・システム 710 がクラウド 795 内にあり、したがって、クラウド・サービス・プロバイダ 320 である場合である。その場合、他のコンピュータ・システム 790 が照会している機関 310 およびデータを所有している機関 330 になることになる。制御モジュール 740 は、サービス・プロバイダ 320 によって実行されるとして前に説明された照合プロセス 315 およびその他の動作を実施することになる。別の例では、コンピュータ・システム 710 が、照会している機関 310 またはサービス・プロバイダ 320 のうちの 1 つであることになり、他のコンピュータ・システム 790 が、例えばネットワーク 797 を介してコンピュータ・システム 710 に接続されたサーバとして、サービス・プロバイダ 320 になることになる。

【0099】

サービス・プロバイダ 320 がクラウド 395 内で実装される場合、図 8 および 9 が、クラウドの実装に関する追加情報を提供する。図 8 は、実施形態例に従うクラウド・コンピューティング環境を示しており、図 9 は、実施形態例に従う抽象モデル・レイヤを示している。

【0100】

ここで図 8 を参照すると、例示的なクラウド・コンピューティング環境 50 が示されて

10

20

30

40

50

いる。本明細書における実施例のいずれかを実施するクラウド・コンピューティング環境 50 の一部または全部は、コンピュータ・システム 110 であると考えられる。言い替えると、コンピュータ・システム 110 は、本明細書における実施例のいずれかを実施するクラウド・コンピューティング環境 50 の一部であると考えられ得る。図示されているように、クラウド・コンピューティング環境 50 は、クラウドの利用者によって使用されるローカル・コンピューティング・デバイス（例えば、パーソナル・デジタル・アシスタント（PDA：personal digital assistant）または携帯電話 54 A、デスクトップ・コンピュータ 54 B、ラップトップ・コンピュータ 54 C、または自動車コンピュータ・システム 54 N、あるいはその組み合わせなど）が通信できる 1 つまたは複数のクラウド・コンピューティング・ノード 10 を含んでいる。ノード 10 は、互いに通信してよい。ノード 10 は、1 つまたは複数のネットワーク内で、本明細書において前述されたプライベート・クラウド、コミュニティ・クラウド、パブリック・クラウド、またはハイブリッド・クラウド、あるいはこれらの組み合わせなどに、物理的または仮想的にグループ化されてよい（図示されていない）。これによって、クラウド・コンピューティング環境 50 は、クラウドの利用者がローカル・コンピューティング・デバイス上でリソースを維持する必要のないインフラストラクチャ、プラットフォーム、または SaaS、あるいはその組み合わせを提供できる。図 8 に示されたコンピューティング・デバイス 54 A～N の種類は、例示のみが意図されており、コンピューティング・ノード 10 およびクラウド・コンピューティング環境 50 は、任意の種類のネットワークまたはネットワーク・アドレス可能な接続（例えば、Web ブラウザを使用した接続）あるいはその両方を經由して任意の種類のコンピュータ制御デバイスと通信することができると理解される。

【0101】

ここで図 9 を参照すると、クラウド・コンピューティング環境 50（図 8）によって提供される機能的抽象レイヤのセットが示されている。図 9 に示されたコンポーネント、レイヤ、および機能は、例示のみが意図されており、本発明の実施形態がこれらに限定されないということが、あらかじめ理解されるべきである。図示されているように、次のレイヤおよび対応する機能が提供される。

【0102】

ハードウェアおよびソフトウェア・レイヤ 60 は、ハードウェア・コンポーネントおよびソフトウェア・コンポーネントを含む。ハードウェア・コンポーネントの例としては、メインフレーム 61、RISC（Reduced Instruction Set Computer）アーキテクチャベースのサーバ 62、サーバ 63、ブレード・サーバ 64、ストレージ・デバイス 65、ならびにネットワークおよびネットワーク・コンポーネント 66 が挙げられる。一部の実施形態では、ソフトウェア・コンポーネントは、ネットワーク・アプリケーション・サーバ・ソフトウェア 67 およびデータベース・ソフトウェア 68 を含む。

【0103】

仮想化レイヤ 70 は、仮想サーバ 71、仮想ストレージ 72、仮想プライベート・ネットワークを含む仮想ネットワーク 73、仮想アプリケーションおよびオペレーティング・システム 74、ならびに仮想クライアント 75 などの仮想的実体の例を提供できる抽象レイヤを備える。

【0104】

一例を挙げると、管理レイヤ 80 は、以下で説明される機能を提供してよい。リソース・プロビジョニング 81 は、クラウド・コンピューティング環境内でタスクを実行するために利用される計算リソースおよびその他のリソースの動的調達を行う。計測および価格設定 82 は、クラウド・コンピューティング環境内でリソースが利用される際のコスト追跡、およびそれらのリソースの利用に対する請求書またはインボイスの送付を行う。一例を挙げると、それらのリソースは、アプリケーション・ソフトウェア・ライセンスを含んでよい。セキュリティは、クラウドの利用者およびタスクの ID 検証を行うと共に、データおよびその他のリソースの保護を行う。ユーザ・ポータル 83 は、クラウド・コンピューティング環境へのアクセスを利用者およびシステム管理者に提供する。サービス・レベ

ル管理 8 4 は、必要なサービス・レベルを満たすように、クラウドの計算リソースの割り当てと管理を行う。サービス水準合意 (S L A : Service Level Agreement) 計画および実行 8 5 は、今後の要求が予想されるクラウドの計算リソースの事前準備および調達を、 S L A に従って行う。

【 0 1 0 5 】

ワークロード・レイヤ 9 0 は、クラウド・コンピューティング環境で利用できる機能の例を示している。このレイヤから提供されてよいワークロードおよび機能の例としては、マッピングおよびナビゲーション 9 1、ソフトウェア開発およびライフサイクル管理 9 2、仮想クラスルーム教育の配信 9 3、データ解析処理 9 4、トランザクション処理 9 5、および安全な照会および識別サービス 9 6 が挙げられる。安全な照会および識別 9 6 は、
図 2 ~ 4 のクラウド・サービス・プロバイダ 3 2 0 の動作を実施するなどの、本明細書において提供された実施例を実施するサービスである。

10

【 0 1 0 6 】

本発明は、システム、方法、またはコンピュータ・プログラム製品、あるいはその組み合わせであってよい。コンピュータ・プログラム製品は、プロセッサに本発明の態様を実行させるためのコンピュータ可読プログラム命令を含んでいるコンピュータ可読ストレージ媒体を含んでよい。

【 0 1 0 7 】

コンピュータ可読ストレージ媒体は、命令実行デバイスによって使用するための命令を保持および格納できる有形のデバイスであることができる。コンピュータ可読ストレージ媒体は、例えば、電子ストレージ・デバイス、磁気ストレージ・デバイス、光ストレージ・デバイス、電磁ストレージ・デバイス、半導体ストレージ・デバイス、またはこれらの任意の適切な組み合わせであってよいが、これらに限定されない。コンピュータ可読ストレージ媒体のさらに具体的な例の非網羅的リストは、ポータブル・フロッピー (R) ・ディスク、ハード・ディスク、ランダム・アクセス・メモリ (R A M : random access memory)、読み取り専用メモリ (R O M : read-only memory)、消去可能プログラマブル読み取り専用メモリ (E P R O M : erasable programmable read-only memory またはフラッシュ・メモリ)、スタティック・ランダム・アクセス・メモリ (S R A M : static random access memory)、ポータブル・コンパクト・ディスク読み取り専用メモリ (C D - R O M : compact disc read-only memory)、デジタル・バーサタイル・ディスク (D V D : digital versatile disk)、メモリ・スティック、フロッピー (R) ・ディスク、命令が記録されているパンチカードまたは溝の中の隆起構造などの機械的にエンコードされるデバイス、およびこれらの任意の適切な組み合わせを含む。本明細書において使用されるとき、コンピュータ可読ストレージ媒体は、それ自体が、電波またはその他の自由に伝搬する電磁波、導波管またはその他の送信媒体を伝搬する電磁波 (例えば、光ファイバ・ケーブルを通過する光パルス)、あるいはワイヤを介して送信される電気信号などの一過性の信号であると解釈されるべきではない。

20

30

【 0 1 0 8 】

本明細書に記載されたコンピュータ可読プログラム命令は、コンピュータ可読ストレージ媒体から各コンピューティング・デバイス / 処理デバイスへ、またはネットワーク (例えば、インターネット、ローカル・エリア・ネットワーク、広域ネットワーク、または無線ネットワーク、あるいはその組み合わせ) を介して外部コンピュータまたは外部ストレージ・デバイスへダウンロードされることができる。このネットワークは、銅伝送ケーブル、光伝送ファイバ、無線送信、ルータ、ファイアウォール、スイッチ、ゲートウェイ・コンピュータ、またはエッジ・サーバ、あるいはその組み合わせを備えてよい。各コンピューティング・デバイス / 処理デバイス内のネットワーク・アダプタ・カードまたはネットワーク・インターフェイスは、コンピュータ可読プログラム命令をネットワークから受信し、それらのコンピュータ可読プログラム命令を各コンピューティング・デバイス / 処理デバイス内のコンピュータ可読ストレージ媒体に格納するために転送する。

40

【 0 1 0 9 】

50

本発明の動作を実行するためのコンピュータ可読プログラム命令は、アセンブラ命令、命令セット・アーキテクチャ（ISA：instruction-set-architecture）命令、マシン命令、マシン依存命令、マイクロコード、ファームウェア命令、状態設定データ、あるいは、Smalltalk（R）、C++（R）などのオブジェクト指向プログラミング言語、および「C」プログラミング言語（R）または同様のプログラミング言語などの従来の手続き型プログラミング言語を含む1つまたは複数のプログラミング言語の任意の組み合わせで記述されたソース・コードまたはオブジェクト・コードのどちらかであってよい。コンピュータ可読プログラム命令は、ユーザのコンピュータ上で全体的に実行すること、ユーザのコンピュータ上でスタンドアロン・ソフトウェア・パッケージとして部分的に実行すること、ユーザのコンピュータ上およびリモート・コンピュータ上でそれぞれ部分的に実行すること、あるいはリモート・コンピュータ上またはサーバ上で全体的に実行することができる。後者のシナリオでは、リモート・コンピュータは、ローカル・エリア・ネットワーク（LAN：local area network）または広域ネットワーク（WAN：wide area network）を含む任意の種類のネットワークを介してユーザのコンピュータに接続されてよく、または接続は、（例えば、インターネット・サービス・プロバイダを使用してインターネットを介して）外部コンピュータに対して行われてよい。一部の実施形態では、本発明の態様を実行するために、例えばプログラマブル・ロジック回路、フィールドプログラマブル・ゲート・アレイ（FPGA：field-programmable gate arrays）、またはプログラマブル・ロジック・アレイ（PLA：programmable logic arrays）を含む電子回路は、コンピュータ可読プログラム命令の状態情報を利用することによって、電子回路をカスタマイズするためのコンピュータ可読プログラム命令を実行してよい。

10

20

【0110】

本発明の態様は、本明細書において、本発明の実施形態に従って、方法、装置（システム）、およびコンピュータ・プログラム製品のフローチャート図またはブロック図あるいはその両方を参照して説明される。フローチャート図またはブロック図あるいはその両方の各ブロック、ならびにフローチャート図またはブロック図あるいはその両方に含まれるブロックの組み合わせが、コンピュータ可読プログラム命令によって実装され得るということが理解されるであろう。

【0111】

これらのコンピュータ可読プログラム命令は、コンピュータまたはその他のプログラム可能なデータ処理装置のプロセッサを介して実行される命令が、フローチャートまたはブロック図あるいはその両方のブロックに指定される機能／動作を実施する手段を作り出すべく、汎用コンピュータ、専用コンピュータ、または他のプログラム可能なデータ処理装置のプロセッサに提供されてマシンを作り出すものであってよい。これらのコンピュータ可読プログラム命令は、命令が格納されたコンピュータ可読ストレージ媒体がフローチャートまたはブロック図あるいはその両方のブロックに指定される機能／動作の態様を実施する命令を含んでいる製品を備えるように、コンピュータ可読ストレージ媒体に格納され、コンピュータ、プログラム可能なデータ処理装置、または他のデバイス、あるいはその組み合わせに特定の方式で機能するように指示できるものであってもよい。

30

【0112】

コンピュータ可読プログラム命令は、コンピュータ上、その他のプログラム可能な装置上、またはその他のデバイス上で実行される命令が、フローチャートまたはブロック図あるいはその両方のブロックに指定される機能／動作を実施するように、コンピュータ、その他のプログラム可能なデータ処理装置、またはその他のデバイスに読み込まれてもよく、それによって、一連の動作可能なステップを、コンピュータ上、その他のプログラム可能な装置上、またはコンピュータ実装プロセスを生成するその他のデバイス上で実行させる。

40

【0113】

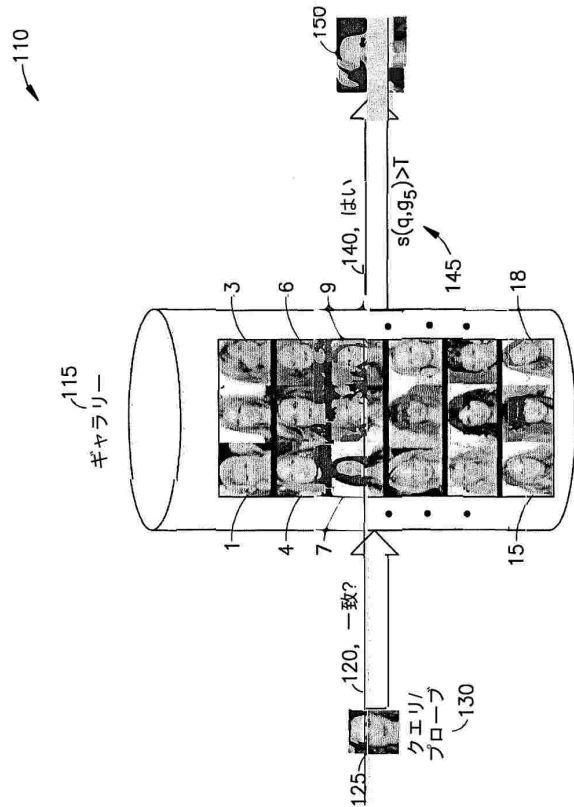
図内のフローチャートおよびブロック図は、本発明のさまざまな実施形態に従って、システム、方法、およびコンピュータ・プログラム製品の可能な実装のアーキテクチャ、機能、および動作を示す。これに関連して、フローチャートまたはブロック図内の各ブロッ

50

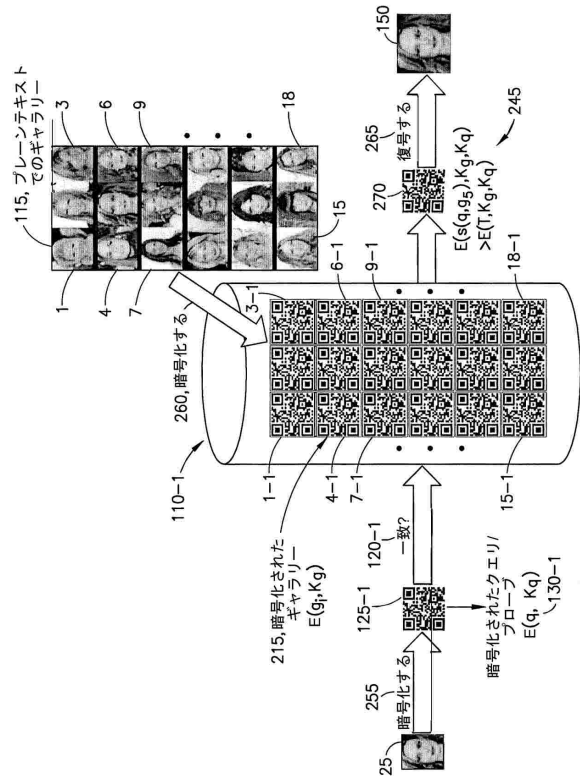
クは、規定された論理機能を実装するための1つまたは複数の実行可能な命令を備える、命令のモジュール、セグメント、または部分を表してよい。一部の代替の実装では、ブロックに示された機能は、図に示された順序とは異なる順序で発生してよい。例えば、連続して示された2つのブロックは、実際には、含まれている機能に応じて、実質的に同時に実行されるか、または場合によっては逆の順序で実行されてよい。ブロック図またはフローチャート図あるいはその両方の各ブロック、ならびにブロック図またはフローチャート図あるいはその両方に含まれるブロックの組み合わせは、規定された機能または動作を実行するか、または専用ハードウェアとコンピュータ命令の組み合わせを実行する専用ハードウェアベースのシステムによって実装され得るということにも注意されよう。

【図面】

【図 1】



【図 2】



10

20

30

40

50

【 図 6 A 】

アルゴリズム 6 MaxIdx($a_1, a_2, \dots, a_n, d', m, t$)	
入力: $a_i \in [\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$ での n 個の異なる数値 ($a_1, a_2, \dots, a_n$), $d, d', m, t \in \mathbb{N}$ 出力: $(b_1, b_2, \dots, b_n)$, ここで、b_i は、a_i が a_i のうちで最大である場合、1 に近く、それ以外の場合、0 に近い (定理 5 を参照)	
<pre> 1: $inv \leftarrow \text{Inv}(\sum_{j=1}^n a_j/n; d')$ 2: for $j \leftarrow 1$ to $n-1$ do 3: $b_j \leftarrow a_j/n \cdot inv$ 4: end for 5: $b_n \leftarrow 1 - \sum_{k=1}^{n-1} b_j$ 6: for $i \leftarrow 1$ to t do 7: $inv \leftarrow \text{Inv}(\sum_{j=1}^n b_j^m; d)$ 8: for $j \leftarrow 0$ to $n-1$ do 9: $b_j \leftarrow b_j^m \cdot inv$ 10: end for 11: $b_n \leftarrow 1 - \sum_{k=1}^{n-1} b_j$ 12: end for 13: return $(b_1, b_2, \dots, b_n)$ </pre>	//初期の 1 ノルムの正規化

【 図 6 B 】

アルゴリズム 2 Sqrt(x,d)
入力: $0 \leq x \leq 1, d \in \mathbb{N}$ 出力: $\sqrt{x}$ の近似値 (補助定理 2 を参照) 1: $a_0 \leftarrow x$ 2: $b_0 \leftarrow x - 1$ 3: for $n \leftarrow 0$ to $d - 1$ do 4: $a_{n+1} \leftarrow a_n \left(1 - \frac{b_n}{2}\right)$ 5: $b_{n+1} \leftarrow b_n \left(\frac{b_n - 3}{4}\right)$ 6: end for 7: return a_d

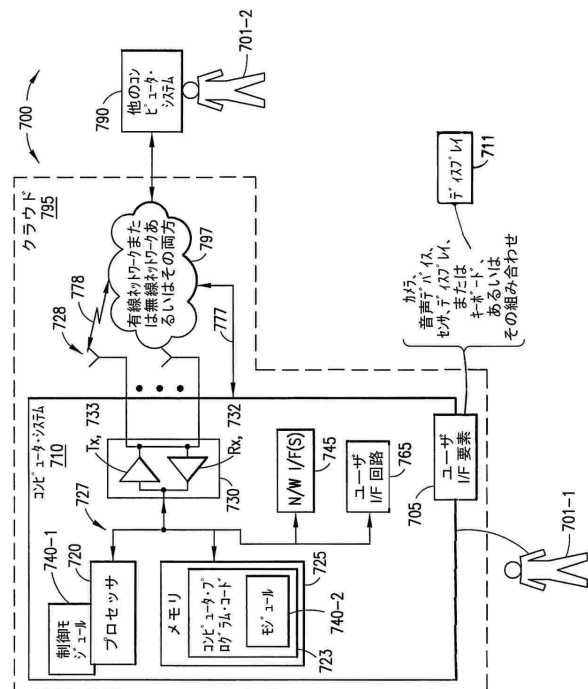
【 図 6 C 】

アルゴリズム 3 $\text{Min}(a,b;d)$ 、 $\text{Max}(a,b;d)$

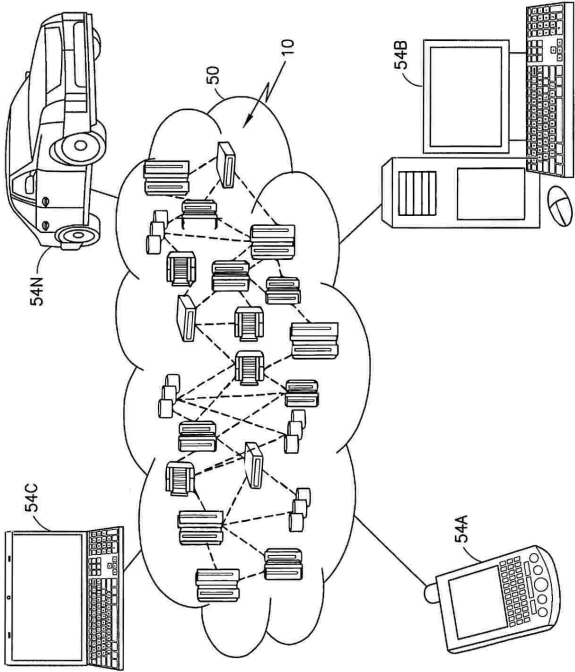
入力: $a, b \in [0,1]$ 、 $d \in \mathbb{N}$
 出力: $\min(a,b)$ および $\max(a,b)$ の近似値 (定理 1、2 を参照)

1: $x = \frac{a+b}{2}$ および $y = \frac{a-b}{2}$
 2: $z \leftarrow \text{Sqrt}(y^2; d)$
 3: return $x-z$ ただし $\text{Min}(a,b;d)$
 $x+z$ ただし $\text{Max}(a,b;d)$

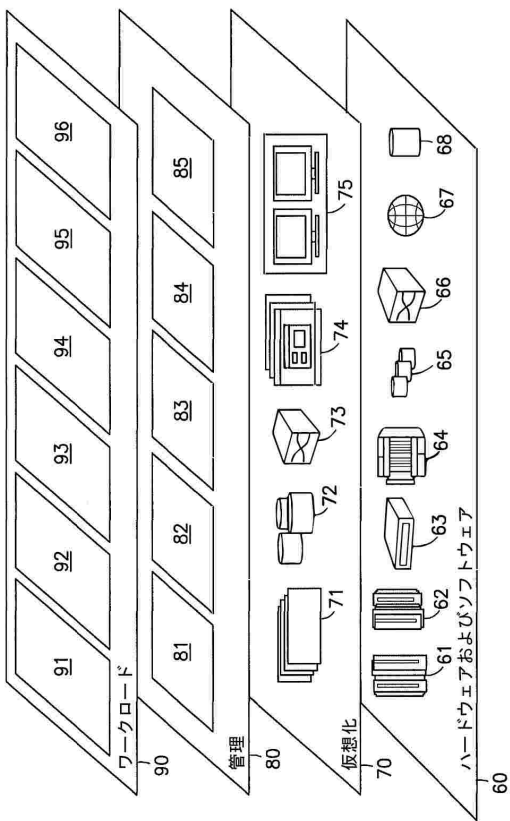
【圖 7】



【図 8】



【図 9】



10

20

30

40

50

フロントページの続き

- (74)代理人 100120710
弁理士 片岡 忠彦
- (72)発明者 バンカンティ、シャラートチャンドラ
アメリカ合衆国 1 0 5 9 8 ニューヨーク州ヨークタウン・ハイツ キッチャワン・ロード 1 1 0 1
- (72)発明者 ナンダクマール、カーシク
アメリカ合衆国 1 0 5 9 8 ニューヨーク州ヨークタウン・ハイツ キッチャワン・ロード 1 1 0 1
- (72)発明者 ラタ、ナリニ
アメリカ合衆国 1 0 5 9 8 ニューヨーク州ヨークタウン・ハイツ キッチャワン・ロード 1 1 0 1
- (72)発明者 ハレヴィ、シャイ
アメリカ合衆国 1 0 5 9 8 ニューヨーク州ヨークタウン・ハイツ キッチャワン・ロード 1 1 0 1
- 審査官 塩澤 如正
- (56)参考文献 特開 2 0 1 7 - 0 7 6 8 3 9 (J P , A)
特開 2 0 1 9 - 1 6 8 5 9 0 (J P , A)
中国特許出願公開第 1 0 3 7 4 4 9 7 6 (C N , A)
Efficient Multi-Key Homomorphic Encryption with Packed Ciphertexts with Application to Oblivious Neural Network Inference , Cryptology ePrint Archive[online] , 2019年09月19日 , pp. 1-30 , Retrieved from the Internet: URL: <https://eprint.iacr.org/archive/2019/524/20190919:223334> , [2024年7月10日検索]
- (58)調査した分野 (Int.Cl. , D B 名)
G 0 9 C 1 / 0 0
H 0 4 L 9 / 0 0 - 9 / 4 0