

(19)日本国特許庁(JP)

## (12)特許公報(B2)

(11)特許番号

特許第6997774号

(P6997774)

(45)発行日 令和4年1月18日(2022.1.18)

(24)登録日 令和3年12月21日(2021.12.21)

(51)国際特許分類

F I

G 0 6 F 16/28 (2019.01)

G 0 6 F 16/28

請求項の数 20 (全40頁)

(21)出願番号	特願2019-517425(P2019-517425)	(73)特許権者	506332063
(86)(22)出願日	平成29年9月28日(2017.9.28)		セールスフォース ドット コム インコ
(65)公表番号	特表2019-533245(P2019-533245 A)		ーポレイティッド
(43)公表日	令和1年11月14日(2019.11.14)		アメリカ合衆国 カリフォルニア州 9 4
(86)国際出願番号	PCT/US2017/054090		1 0 5 , サン フランシスコ , ミッショ
(87)国際公開番号	WO2018/064375	(74)代理人	ン ストリート 4 1 5 , サード フロアー
(87)国際公開日	平成30年4月5日(2018.4.5)		100107766
審査請求日	令和2年9月24日(2020.9.24)		弁理士 伊東 忠重
(31)優先権主張番号	15/283,119	(74)代理人	100070150
(32)優先日	平成28年9月30日(2016.9.30)		弁理士 伊東 忠彦
(33)優先権主張国・地域又は機関	米国(US)	(74)代理人	100091214
(31)優先権主張番号	15/283,130		弁理士 大貫 進介
(32)優先日	平成28年9月30日(2016.9.30)	(72)発明者	ワーシャフスキー , アレックス
	最終頁に続く		アメリカ合衆国 カリフォルニア州 9 4
			5 9 6 , ウォールナット クリーク , フ
			最終頁に続く

(54)【発明の名称】 マルチテナント非リレーショナル・プラットフォーム・オブジェクト

## (57)【特許請求の範囲】

## 【請求項1】

データベース・システムであって

プロセッサと、

命令を記憶するメモリと、

を含み、

前記命令は、前記データベース・システムに、

複数のテナント企業のためのマルチテナント非リレーショナル・データベースを保持し、

前記マルチテナント非リレーショナル・データベースは、前記企業のための複数のレコードを記憶し、

前記企業のための前記レコードに関連する動的仮想テーブルを保持し、

前記データベース・システム内のカスタム・データ・オブジェクトを定義するための前記

複数の企業のうち1つからのリクエストを処理し、前記リクエストは、リクエストしている企業を一意的に特定する少なくとも企業IDを示し、前記カスタム・データ・オブジェクトの1つ以上の属性を特定し、

前記リクエストに基づいてカスタム・オブジェクト・スクリプトを生成し、前記カスタム・オブジェクト・スクリプトは、前記カスタム・データ・オブジェクト、一意的な企業ID、及び前記1つ以上の属性に対応する前記データベース・システムの1つ以上のデータベース列を定義し、

前記動的仮想テーブルを更新して、前記カスタム・オブジェクト・スクリプトによって定

義された前記 1 つ以上のデータベース列に対応する 1 つ以上の仮想列を含め、  
前記マルチテナント非リレーショナル・データベースにおいて前記企業により共有される  
テーブルの 1 つ以上の既存の列を更新して、前記 1 つ以上の仮想列と一致させ、  
前記一意的な企業 ID に関連しない企業に対して、前記共有されるテーブルの前記 1 つ以  
上の既存の列へのアクセスを制限する  
ことをさせるように構成可能である、データベース・システム。

【請求項 2】

前記カスタム・オブジェクト・スクリプトは、前記一意的な企業 ID に関連付けられる、  
請求項 1 に記載のシステム。

【請求項 3】

前記カスタム・データ・オブジェクトは、標準共有オブジェクトの拡張である、請求項 1  
に記載のシステム。

【請求項 4】

前記リクエストしている企業からの前記リクエストは、前記カスタム・データ・オブジェ  
クトに関連する 1 つ以上のプライマリ・キー列を特定する、請求項 1 に記載のシステム。

【請求項 5】

前記 1 つ以上のプライマリ・キー列は、前記一意的な企業 ID に対応する、請求項 4 に記  
載のシステム。

【請求項 6】

前記命令は、前記データベース・システムに、  
前記リクエストしている企業に対して、前記共有されるテーブルの前記 1 つ以上の既存の  
列へのアクセスを提供する、ことをさせるようにさらに構成可能である、請求項 1 に記載  
のシステム。

【請求項 7】

前記命令は、前記データベース・システムに、  
前記共有されるテーブルに 1 つ以上のレコードを追加し、前記 1 つ以上のレコードは、前  
記一意的な企業 ID 及び前記共有されるテーブルの前記 1 つ以上の既存の列に関連付けら  
れる、ことをさせるようにさらに構成可能である、請求項 1 に記載のシステム。

【請求項 8】

前記命令は、前記データベース・システムに、  
前記共有されるテーブルの前記 1 つ以上の既存の列を 1 つ以上のプライバシー設定に関連  
付け、前記 1 つ以上のプライバシー設定は、前記 1 つ以上の既存の列の可視性を決定する  
、ことをさせるようにさらに構成可能である、請求項 1 に記載のシステム。

【請求項 9】

前記 1 つ以上の属性は、前記企業によって定義されるカスタム属性である、請求項 1 に記  
載のシステム。

【請求項 10】

前記リクエストは、前記企業によって定義される相関 ID 属性を特定し、前記相関 ID 属  
性は、前記共有されるテーブルの 1 つ以上の列に関連するデータを集約するように構成可  
能である、請求項 1 に記載のシステム。

【請求項 11】

1 つ以上のプロセッサにより実行される方法であって、  
前記 1 つ以上のプロセッサにより、複数のテナント企業のためのマルチテナント非リレー  
ショナル・データベースを保持することであって、前記マルチテナント非リレーショナル  
・データベースは、前記企業のための複数のレコードを記憶する、ことと、  
前記 1 つ以上のプロセッサにより、前記企業のための前記レコードに関連する動的仮想テ  
ーブルを保持することと、  
前記 1 つ以上のプロセッサにより、データベース・システム内のカスタム・データ・オブ  
ジェクトを定義するための前記複数の企業のうち 1 つからのリクエストを処理すること  
であって、前記リクエストは、リクエストしている企業を一意的に特定する少なくとも企業

10

20

30

40

50

ＩＤを示し、前記カスタム・データ・オブジェクトの１つ以上の属性を特定する、ことと、  
前記１つ以上のプロセッサにより、前記リクエストに基づいてカスタム・オブジェクト・スクリプトを生成することであって、前記カスタム・オブジェクト・スクリプトは、前記カスタム・データ・オブジェクト、一意的な企業ＩＤ、及び前記１つ以上の属性に対応する前記データベース・システムの１つ以上のデータベース列を定義する、ことと、  
前記１つ以上のプロセッサにより、前記動的仮想テーブルを更新して、前記カスタム・オブジェクト・スクリプトによって定義された前記１つ以上のデータベース列に対応する１つ以上の仮想列を含めることと、  
前記１つ以上のプロセッサにより、前記マルチテナント非リレーショナル・データベースにおいて前記企業により共有されるテーブルの１つ以上の既存の列を更新して、前記１つ以上の仮想列と一致させることと、  
前記１つ以上のプロセッサにより、前記一意的な企業ＩＤに関連しない企業に対して、前記共有されるテーブルの前記１つ以上の既存の列へのアクセスを制限することと、  
を含む方法。

10

【請求項１２】

前記カスタム・オブジェクト・スクリプトは、前記一意的な企業ＩＤに関連付けられる、請求項１１に記載の方法。

【請求項１３】

前記カスタム・データ・オブジェクトは、標準共有オブジェクトの拡張である、請求項１１に記載の方法。

20

【請求項１４】

前記１つ以上のプロセッサにより、前記共有されるテーブルに１つ以上のレコードを追加することであって、前記１つ以上のレコードは、前記一意的な企業ＩＤ及び前記共有されるテーブルの前記１つ以上の既存の列に関連付けられる、ことをさらに含む請求項１１に記載の方法。

【請求項１５】

前記１つ以上のプロセッサにより、前記共有されるテーブルの前記１つ以上の既存の列を１つ以上のプライバシー設定に関連付けることであって、前記１つ以上のプライバシー設定は、前記１つ以上の既存の列の可視性を決定する、ことをさらに含む請求項１１に記載の方法。

30

【請求項１６】

前記１つ以上の属性は、前記企業によって定義されるカスタム属性である、請求項１１に記載の方法。

【請求項１７】

前記リクエストは、前記企業によって定義される相関ＩＤ属性を特定し、前記相関ＩＤ属性は、前記共有されるテーブルの１つ以上の列に関連するデータを集約するように構成可能である、請求項１１に記載の方法。

【請求項１８】

１つ以上のプロセッサに動作を実行させるコンピュータ・プログラムであって、前記動作は、

40

複数のテナント企業のためのマルチテナント非リレーショナル・データベースを保持することであって、前記マルチテナント非リレーショナル・データベースは、前記企業のための複数のレコードを記憶する、ことと、

前記企業のための前記レコードに関連する動的仮想テーブルを保持することと、

データベース・システム内のカスタム・データ・オブジェクトを定義するための前記複数の企業のうち１つからのリクエストを処理することであって、前記リクエストは、リクエストしている企業を一意的に特定する少なくとも企業ＩＤを示し、前記カスタム・データ・オブジェクトの１つ以上の属性を特定する、ことと、

前記リクエストに基づいてカスタム・オブジェクト・スクリプトを生成することであって、前記カスタム・オブジェクト・スクリプトは、前記カスタム・データ・オブジェクト、

50

一意的な企業ID、及び前記1つ以上の属性に対応する前記データベース・システムの1つ以上のデータベース列を定義する、ことと、  
前記動的仮想テーブルを更新して、前記カスタム・オブジェクト・スクリプトによって定義された前記1つ以上のデータベース列に対応する1つ以上の仮想列を含めることと、  
前記マルチテナント非リレーショナル・データベースにおいて前記企業により共有されるテーブルの1つ以上の既存の列を更新して、前記1つ以上の仮想列と一致させることと、  
前記一意的な企業IDに関連しない企業に対して、前記共有されるテーブルの前記1つ以上の既存の列へのアクセスを制限することと、  
を含む、コンピュータ・プログラム。

【請求項19】

10

前記1つ以上の属性は、前記企業によって定義されるカスタム属性である、請求項18に記載のコンピュータ・プログラム。

【請求項20】

前記リクエストは、前記企業によって定義される相関ID属性を特定し、前記相関ID属性は、前記共有されるテーブルの1つ以上の列に関連するデータを集約するように構成可能である、請求項18に記載のコンピュータ・プログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本特許文書は、一般に、非リレーショナル・データベース・システムに関し、より詳細には、マルチテナント非リレーショナル・データベース・スキーマの更新及び管理に関する。

20

【0002】

(著作権表示)

この特許文書の開示の一部は、著作権保護の対象となる資料を含んでいる。著作権所有者は、米国特許商標庁の特許ファイル又はレコードに現れる特許文書又は特許開示の複製に異議を申し立てないが、それ以外は何であろうとすべての著作権を留保する。

【0003】

(優先権データ)

本特許文書は、以下の優先権の利益を主張する：

【0004】

30

「マルチテナント非リレーショナル・プラットフォーム・オブジェクト(MULTI-TENANT NON-RELATIONAL PLATFORM OBJECTS)」と題する2016年9月30日出願の米国特許出願第15/283,119号(弁護士ドケット番号SLFCP222/1749US)；

【0005】

「カスタム・マルチテナント非リレーショナル・プラットフォーム・オブジェクト(CUSTOM MULTI-TENANT NON-RELATIONAL PLATFORM OBJECTS)」と題する2016年9月30日出願された米国特許出願第15/283,130号(弁護士ドケット番号SLFCP222A/1749US2)；

【0006】

40

「マルチテナント非リレーショナル・プラットフォーム・オブジェクトのためのプロビジョニング(PROVISIONING FOR MULTI-TENANT NON-RELATIONAL PLATFORM OBJECTS)」と題する2016年9月30日出願の米国特許出願第15/283,145号(弁護士ドケット番号SLFCP222B/1749US3)；

【0007】

米国特許出願第15/283,119号、米国特許出願第15/283,130号及び米国特許出願第15/283,145号の各々は、その全体及びすべての目的のために、参照により本明細書に組み込まれる。

【背景技術】

50

## 【 0 0 0 8 】

「クラウド・コンピューティング」サービスは、リクエストに応じて、共有リソース、アプリケーション、及び情報をコンピュータ及びその他のデバイスに提供する。クラウド・コンピューティング環境では、ソフトウェアを社内のコンピュータ・システムにローカルにインストールするのではなく、インターネット上でアクセス可能な1つ以上のサーバによってサービスを提供することができる。そのため、様々な役割を持つユーザは、クラウド・コンピューティング・サービスと対話することができる。

## 【図面の簡単な説明】

## 【 0 0 0 9 】

含まれる図面は、例示的な目的のためのものであり、マルチテナント非リレーショナル・データベース・スキーマを更新及び管理するための開示された発明のシステム、装置、方法、及びコンピュータ・プログラム製品の可能な構造及び動作の例を提供することにより役立つ。これらの図面は、開示された実施の精神及び範囲から逸脱することなく、当業者によってなされる形態及び詳細におけるいかなる変更も決して制限しない。

10

## 【 0 0 1 0 】

【図1】いくつかの実装による、マルチテナント非リレーショナル・データベース・スキーマを更新し、管理するためのシステム100の一例のシステム図を示す。

## 【 0 0 1 1 】

【図2】いくつかの実装に従って実行される、マルチテナント非リレーショナル・データベース・システムにおけるデータベース・スキーマを更新及び管理するための方法200の一例のフローチャートを示す。

20

## 【 0 0 1 2 】

【図3】この出願に記載される方法を使用する前に、非リレーショナル・データベースの物理テーブルに追加されるデータ・オブジェクトの例を示す。

## 【 0 0 1 3 】

【図4】いくつかの実装による、非リレーショナル共有テーブルに対する動的スキーマの例を示す。

## 【 0 0 1 4 】

【図5】いくつかの実装による、動的非リレーショナル共有テーブルに記憶されるいくつかのデータ・オブジェクト定義の例を示す。

30

## 【 0 0 1 5 】

【図6】いくつかの実装による、非リレーショナル・データベースにおける共有テーブルの物理レイアウトの例を示す。

## 【 0 0 1 6 】

【図7】いくつかの実装によって実行される、マルチテナント非リレーショナル・データベース・システムのためのカスタム・ベース・プラットフォーム・オブジェクトを作り出すための方法700の一例のフローチャートを示す。

## 【 0 0 1 7 】

【図8】いくつかの実装によって実行される、アクセス制御を介して共有テーブル又はスキーマのサブセットを動的にプロビジョニングするための方法800の一例のフローチャートを示す。

40

## 【 0 0 1 8 】

【図9A】いくつかの実装によるオンデマンド・データベース・サービスを使用することができる環境10の一例のブロック図を示す。

## 【 0 0 1 9 】

【図9B】図9Aの要素のいくつかの実装及びこれらの要素間の種々の可能な相互接続の例のブロック図を示す。

## 【 0 0 2 0 】

【図10A】いくつかの実装による、オンデマンド・データベース・サービス環境900のアーキテクチャ構成要素の一例のシステム図を示す。

50

## 【 0 0 2 1 】

【図 1 0 B】いくつかの実装による、オンデマンド・データベース・サービス環境のアーキテクチャ構成要素の例をさらに例示するシステム図を示す。

## 【発明を実施するための形態】

## 【 0 0 2 2 】

開示された実装によるシステム、装置、方法、及びコンピュータ・プログラム製品の例は、この欄で説明される。これらの例は、単に文脈を追加し、開示された実装の理解を助けるために提供される。従って、これらの特定の詳細の一部又は全部を伴わずに実装を実施することができることは、当業者には明らかであろう。他の例では、不必要に不明瞭な実装を避けるために、特定の動作が詳細に記述されていない。他のアプリケーションも可能であり、以下の例を範囲又は設定のいずれにおいても決定的又は限定的なものとしてとらえるべきではない。

10

## 【 0 0 2 3 】

以下の詳細な説明では、明細書の一部を構成し、例示として具体的な実装を示す添付の図面を参照する。これらの実装は、当業者が開示された実装を実施することができるように十分に詳細に記載されているが、これらの例は限定的ではないことが理解され、他の実装を使用することができ、その精神及び範囲から逸脱することなく変更が行われ得ることが理解される。例えば、ここに示され、記載される方法の動作は、必ずしも示された順序で実行される必要はない。また、本方法は、示されたよりも多くの又は少ない動作を含んでもよいことも理解されたい。いくつかの実装では、別個の動作として本明細書で説明される動作を組み合わせることができる。逆に、本明細書において単一動作として記載されるものは、複数の動作において実施されてもよい。

20

## 【 0 0 2 4 】

開示されたシステム、装置、方法、及びコンピュータ・プログラム製品のいくつかの実装は、マルチテナント非リレーショナル・データベース・システムにおいてデータベース・スキーマを更新し管理するように構成される。

## 【 0 0 2 5 】

いくつかのマルチテナント・データベース・システムでは、顧客組織（すなわち、テナント）が1つの論理データベースでデータベース・リソースを共有するマルチテナント・アーキテクチャが使用される。データベース・テーブル自体は典型的には共有され、データ・モデルの各エンティティは、典型的には、各テナントの行を区別する `organization__id` 又は `tenant__id` 列を含む。テナントの文脈におけるクエリとデータ操作は、しばしば索引付けされるこの `tenant__id` 列を通してフィルターされ、適切なセキュリティとプライベート・データベースの外観を保証する。セールスフォース・ドットコム (`salesforce.com`) では、例えば、この戦略は、アカウント (`Account`)、コンタクト (`Contact`: 連絡先)、リード (`Lead`)、機会 (`Opportunity`) などの標準オブジェクトを顧客に公開するために使用される。

30

## 【 0 0 2 6 】

従来、標準オブジェクトは、オラクルなどのリレーショナル・データベースの共有テーブル内で使用されていた。このようなテーブルでは、標準オブジェクトは、1インスタンスあたり数万の顧客の間で共有することができる。新しいオブジェクトに対応する新しいフィールドを追加したり、フィールドを削除したりするなど、テーブルを根本的に変更しなければならない場合に、かなりの問題が発生する。リレーショナル・データベース・スキーマは、データベースの物理レベルで新しいテーブル、インデックスなどを定義するなどを含む、変更をする必要がある。データベースの所有者はいつでも自由に変更することはできず、むしろ、データベースは、特定の時間にのみロックダウンされ、変更されなければならない、その結果、非常に費用のかかる操作になる。

40

## 【 0 0 2 7 】

最近になって、このダウンタイム (`downtime`) の除去が進んでいる。この方法で

50

は、新しいオブジェクトを含むフィールドを追加する必要がある場合に、新しい物理テーブルを定義するのではなく、行 (row) がメタデータ・テーブルに追加される。行は、仮想テーブルが別のテーブルにデータを動的に記憶していることを示す。物理データベース・レベルでは、単に行が挿入されているだけであり、これは低コストで非侵入的な操作であり、ダウンタイムを必要としない。次に、既存の列 (column) が既存のテーブルで更新され、新しいデータが追加される。従って、フィールドの追加は、リレーショナル・データベース・スキーマの変更の一部ではなく、アプリケーション・ロジックの一部である。

#### 【0028】

これは、リレーショナル・マルチテナント・データベースにとって非常に有用で費用効果が高いが、非リレーショナル・データベース・システムは、近年、非常に人気が高まっている。非リレーショナルデータベースシステムは、大量のデータに高速にアクセスする必要があるアプリケーションに対して理想的である。それらは、大きなデータセットのための柔軟でスケラブルなデータベース・スキーマを提供する。このような非リレーショナル・データベースの1つは、HBaseである。非リレーショナル・データベースは、ログ内の大量のデータを高速でリアルタイムに取得することができる。従来のリレーショナル・データベースの厳密な構造ではなく、非リレーショナル・データベースは非構造化データベースを提供することができる。HBaseは、クラスタ上に分散される多くの列を指すポインタを使用してデータを記憶し、処理する列データベース (column database) を提供することができる。しかしながら、HBaseのような非リレーショナル・データベースは、リレーショナル・データベースとは異なって設計されるので、リレーショナル・データベースと同じ効率的で低コストな方法でオブジェクトとスキーマ管理を扱うフレームワークが欠けている。

#### 【0029】

例として、アクメ (Acme) 社は、数千の組織が大規模なデータセットをリアルタイムで取得するマルチテナント・データベース・システムを運営する会社である。Acme社は、このデータの取得と記憶のためのHBaseデータベースを保守する。HBase共有データベース「Login\_Status」の列を、オブジェクト「Login\_Event」に関連付けて削除することにし、これは、ログイン・ステータスを別のフォーマットに変更したいからである。しかし、Acmeは、単純にデータベース・スキーマを更新することはできないことを発見し、なぜなら、それはテーブルの操作を中断し、データベース・スキーマを更新することを伴い、大量のリアルタイム・データ収集に割り込むからである。Acmeはまた、異なるオブジェクトとデータベース・フィールドを、顧客ごとにアクセス権を持つ特定の顧客にプロビジョニングする際に、いくつかの変更を加えたいと考えている。しかしながら、大規模な割り込みやスキーマの更新がなければ、これを行う方法はない。最後に、Acmeは、組織が個々の組織のニーズに合わせて独自のオブジェクトやフィールドを作成できるようにしたいと考えているが、同じ理由でこれは困難であろう。

#### 【0030】

開示された技法のいくつかは、データベース構造を物理的に変更する必要はなく、アプリケーション層のスクリプトを介してマルチテナント・データベース・システム内のスキーマ要素を動的に更新するように実装することができる。新しい物理テーブルを定義する代わりに、データ・オブジェクトとしても知られるベース・プラットフォーム・オブジェクト (「BPO (base platform object)」) が、XMLのようなスクリプト言語で定義される。BPOは、アカウントやリードのような標準オブジェクトのようなデータベース・オブジェクトで、1つ以上の組織のニーズのためにデータベースに素早く追加できる。動的仮想データベースは、共有スキーマを持つ仮想テーブルを含み、アプリケーション・レベルで保持される。BPOスクリプト定義は、仮想テーブルの列でBPOを表すために使用される。次に、1つ以上の行が、新しいBPOを表す物理的な非リレーショナル・テーブルに追加される。HBaseのような非リレーショナル・データベ

10

20

30

40

50

ースは、異なる行に対して様々な列の複数の構成が存在し得る列データベースを可能にするので、これは物理的な非リレーショナル列テーブルのプロパティに違反しない。従って、新しいオブジェクトがデータベース内で定義され、表現され、複数の組織がそのオブジェクトを利用してレコードを作成できる。これは、ゼロのダウンタイム又はデータベースの保存及び処理への割り込みで実行できる。

#### 【 0 0 3 1 】

開示された技法のいくつかは、組織がマルチテナント非リレーショナル・データベース・システム内にカスタム・ベース・プラットフォーム・オブジェクト（「カスタム B P O ( c u s t o m B P O s ) 」）を作成することを可能にするために実装することができる。データベース・システム内のすべての組織に供給される多数の標準オブジェクトを含む標準非リレーショナル・データベース・スキーマは、カスタム属性を持つ組織定義のカスタム B P O で拡張できる。データベースのテナントは、XMLなどのスクリプトでオブジェクトを定義するか、共有スキーマから既存のオブジェクトを拡張する。このカスタム・オブジェクトとその属性は、動的仮想テーブルに含まれるように変換される。次に、物理的な非リレーショナル・テーブルが、カスタム・オブジェクトとその属性に対応する列で更新される。カスタム・オブジェクトは、それを作成したテナントに関連するデータベース内のレコードにのみ使用するように制限されており、この制限は、テナントのレコードに関連するテナント固有の識別子、すなわち `tenant_id` に基づいて行われる。

#### 【 0 0 3 2 】

開示された技法のいくつかは、アクセス制御を介して、マルチテナント非リレーショナル・データベース・システム内の1つ以上のテナントに共有テーブルのサブセットへのアクセス権を動的にプロビジョニングするように実装することができる。標準スキーマは、非リレーショナル B P O を使用して、共有テーブルのすべてのテナントで共有される。スキーマは、セグメントがアプリケーション層の特定のテナントに供給され、システム内の異なる B P O セットへのアクセス権 ( `access right` ) とパーミッション権 ( `permission right` ) を非常に迅速に与えるように構成可能である。1つの組織は、そのデータ要件のために共有スキーマの特定の列にアクセスでき、一方、別の組織は、他の列にアクセスできる。

#### 【 0 0 3 3 】

開示された技法のいくつかの実装を適用すると、上述のものに対する代替シナリオが提供される。この代替シナリオでは、Acmeは再び、オブジェクト「`Login_Event`」に関連するそのHBase非リレーショナル共有データベースから列を削除することを決定した。新しい物理テーブルの定義を強制的に行う代わりに、データベースで発生するデータ収集と記憶の許容できない割り込みを招く代わりに、異なる設定 ( `setup` ) を使用すると、より良いスキーマ管理が可能になる。この設定では、`Login_Event` に対する基本プラットフォーム・オブジェクト（「BPO」）がXMLスクリプトでAcmeによって定義される。動的仮想データベースは、共有スキーマを持つ仮想テーブルを含むAcmeによって保持される。`Login_Event` のBPOスクリプト定義は、アプリケーションを介して自動的にデータベース・オブジェクト定義、つまり「ビュー ( `view` ) 」に変換され、HBaseで読み込むことができる。このビューは、「`Login_Status`」列を含む、仮想テーブルの1つ以上の列の`Login_Event` を表すために使用される。「`Login_Status`」列を削除する場合は、アプリケーション層で仮想データベース内の列をシフトするスクリプトが書き込まれる。最初の列が消えると、スクリプトは仮想データベースに2番目の列からすべての列をコピーするように指示する。HBaseのデータベース層では、各列に明示的に定義されたデータ型が存在するのではなく、リレーショナル・データベースに存在するように、代わりに単純にバイトが存在し、任意の列がアプリケーション層で再定義されてもよい。従って、列を削除することは、列を下にシフトすることにより起こり、新しいテーブル全体を作成する必要はない。Acmeが異なるデータ・タイプを持つ`Login_Status`列を追加したい場合、変更された`Login_Status`で新しいBPOを定義し、それを仮

10

20

30

40

50



想テーブルで使用するように変換し、次に、仮想テーブルの列をH B a s eテーブルにコピーすることで、簡単に追加できる。この場合も、ダウンタイムや新しいテーブルの作成は必要ない。

#### 【 0 0 3 4 】

加えて、A c m eのデータベースの任意のテナントは、自分自身のニーズに合わせて自身のカスタムB P Oを作成することができ、共有データベース内のそれらのB P Oに固有の唯一のアクセスを持つことができる。これは、スクリプトがs t a n d a r d \_ o b j e c tの機能を拡張できるようにすることで達成できる。例えば、A c m eの顧客が別のL o g i n \_ S t a t u s形式の特別なL o g i n \_ E v e n tオブジェクトを望む場合、その顧客はそのオブジェクトを定義するX M Lスクリプトを書くことができ、そのスクリプトを変換してそのオブジェクトを仮想テーブルに入力することができる。すべての列にテナントごとにテーブルにおける所定のアクセス又は制限が可能であるため、仮想テーブルは、この顧客のみが自身のカスタムB P Oに関連した列を持つように構成可能である。オブジェクトは、そのレコードとカスタムB P Oに結び付けられた顧客の固有のt e n a n t \_ i dに基づいて、その顧客に対してのみアクセス可能な列の形式でH B a s eテーブルに移動することもできる。

#### 【 0 0 3 5 】

A c m eにとってのもう1つの利点は、これらの技法によって、種々のB P Oに対して様々な顧客にアクセス権を迅速に提供することができるということである。例えば、A c m eは顧客のためにフリー・ティアとプレミアム・ティアを作成し、各々が共有テーブル内の異なるオブジェクトにアクセスできるようにしたい。B P OとカスタムB P OがH B a s eテーブルに設置され、すべて顧客のt e n a n t \_ I Dに結び付けられているため、アプリケーション層で仮想テーブルを介してデータベース・スキームを変更して、オブジェクトに関する異なるルールを宣言し、定義するのは簡単である。あるオブジェクトはプレミアム・ティアのみのアクセスを持つように定義されるべきであり、一方、他のオブジェクトはフリー・ティア及びプレミアム・ティアの両方のアクセスを持つように定義されるべきであると、A c m eは容易に決めることができる。これは、X M Lスクリプトで定義し、仮想テーブルに変換した後、H B a s e物理テーブルに移動して、フリー・ティアの顧客とプレミアム・ティアの顧客に対して異なる列を許可する。

#### 【 0 0 3 6 】

すべてではないが、いくつかの実装では、開示された方法、装置、システム、及びコンピュータ読み取り可能な記憶媒体は、マルチテナント・データベース環境又はシステムにおいて使用するよう構成又は設計されてもよい。

#### 【 0 0 3 7 】

用語「マルチテナント・データベース・システム(m u l t i - t e n a n t d a t a b a s e s y s t e m)」は、データベース・システムのハードウェア及びソフトウェアの様々な要素が1つ以上の顧客によって共有され得るシステムを指し得る。例えば、所定のアプリケーション・サーバは、多数の顧客に関するリクエストを同時に処理することができ、所定のデータベース・テーブルは、潜在的により多くの顧客のために、フィールド項目のようなデータの行を保存することができる。用語「クエリ・プラン(q u e r y p l a n : クエリ実行計画)」は、一般に、データベース・システム内の情報にアクセスするために使用される1つ以上の操作を指す。

#### 【 0 0 3 8 】

図1は、いくつかの実装による、マルチテナント非リレーショナル・データベース・スキームを更新し、管理するためのシステム100の一例のシステム図を示す。システム100は、互いに通信する様々な異なるハードウェア及び/又はソフトウェア構成要素を含む。図1の非限定的な例において、システム100は、少なくとも1つの企業サーバ104、少なくとも1つのクライアント・システム108、少なくとも1つの非リレーショナル・データベース112、及び少なくとも1つの仮想データベース116を含む。

#### 【 0 0 3 9 】

10

20

30

40

50

非リレーショナル・データベース 112 は、大量のデータセットの記憶及び読出しを可能にすることができる。非リレーショナル・データベース 112 は、HBase 又は他の非リレーショナル・データベース管理システムに実装されたデータベースであり得る。このデータベースは、複数の企業（組織、又はテナントとも呼ばれる）のそれぞれについて 1 つ以上のレコードを含むことができる。いくつかの実装では、データベースは、複数の企業が同じテーブルにレコードを持ち、そのレコードのために同じ標準オブジェクトと列の多くを共有する、1 つ以上の共有テーブルを含むことができる。いくつかの実装では、各企業は、非リレーショナル・データベース 112 内の特定の企業に固有の特定を提供する `tenant__id` に関連付けられる。例えば、エンティティ `Acme` は、レコード又はオブジェクトに関連する `Acme` を一意的に特定する「123」の `tenant__id` を持ってもよい。共有テーブル内の他のテナントは、同じ `tenant__id` を持つことはできない。

10

#### 【0040】

いくつかの実装では、非リレーショナル・データベース 112 は、分散された直線的にスケラブルで一貫したキー値ストアの形態をとる 1 つ以上の共有テーブルを有する。キー値ストアでは、行内のデータが 1 つ以上の列によってグループ化される。列は、データベースに記憶されたデータの物理的な配置に影響する。列は、データベース・システム内の 1 つ以上のオブジェクトに基づいて定義される。すべての行に同じ列が含まれている必要はない。各行は、共有テーブル内の 1 つのレコードを表すことができ、行は、その行を一意的に特定する行キーを介してソートし及びクエリすることができる。行キーの一例は、共有テーブルのテナントを一意的に特定する `tenant__id` である。

20

#### 【0041】

いくつかの実装では、非リレーショナル・データベース 112 は、リレーショナル・データベースの機能性を非リレーショナル・データベース 112 に提供する 1 つ以上のアプリケーションと連携して動作してもよい。例えば、リレーショナル・データベース、構造化スキーマ、データ・タイプ、及び SQL クエリの外観を提供することができる。そのようなアプリケーションの一例はフェニックス（Phoenix）であり、これは HBase 及び 1 つ以上のドライバと連携して動作し、HBase 非リレーショナル・データベースにリレーショナル特徴を提供する。

#### 【0042】

仮想データベース 116 は、システム 100 のアプリケーション・レベルに存在するデータベースである。いくつかの実装では、仮想データベース 116 は、1 つ以上のソフトウェア・アプリケーションの内部で、又はそれと共に実行されてもよい。仮想データベース 116 は、データが物理的又は低レベルのデータベースに記憶されないという点で非リレーショナル・データベース 112 とは異なる。代わりに、データは、半構造化ソース及び典型的なリレーショナル又は非リレーショナル・データベース記憶方法を除いた他の方法を介して、アプリケーション層又はローカル又はリモート記憶装置に仮想的に記憶することができる。仮想データベース 116 は、従来のデータベースの低レベルでデータを記憶しないので、スキーマ管理及び修正に関しては、制限されない。仮想データベースの構造は、アプリケーション層ですばやく変更できる。

30

40

#### 【0043】

企業サーバ 104 は、システム 100 の他の構成要素と通信することができる。この通信は、ネットワークとインターフェースの組み合わせを通して容易にすることができる。企業サーバ 104 は、クライアント・システム 108 からのデータ・リクエストに対処し、処理することができる。同様に、企業サーバ 104 は、データ・リクエストが処理された後に、クライアント・システム 108 に応答を返すことができる。例えば、企業サーバ 104 は、非リレーショナル・データベース 112 又は仮想データベース 116 などの 1 つ以上のデータベースからデータを読み出すことができる。それは、異なるデータベースからのデータの一部又は全部を組み合わせ、処理されたデータをクライアント・システム 108 に送ることができる。

50

## 【 0 0 4 4 】

クライアント・システム 1 0 8 は、1 つ以上のデータ・ネットワークを介してサーバと通信することができるコンピューティング・デバイスであってもよい。クライアント・システム 1 0 8 の例は、デスクトップ・コンピュータ又はスマートフォン、タブレット、ラップトップ、Google Glass（登録商標）などのウェアラブル・デバイス、他の光学ヘッドマウントディスプレイデバイス（OHMD）、スマートウォッチなどのポータブル電子デバイスが挙げられる。クライアント・システム 1 0 8 は、アプリケーションが展開され得る少なくとも 1 つのブラウザを含む。

## 【 0 0 4 5 】

図 2 は、いくつかの実装に従って実行される、マルチテナント非リレーショナル・データベース・システムにおけるデータベース・スキーマを更新し、管理するための方法 2 0 0 の一例のフローチャートを示す。本明細書中に記載される方法 2 0 0 及び他の方法は、図 1 のシステム 1 0 0 を用いて実施することができるが、そのような方法の実装は、システム 1 0 0 に限定されない。

10

## 【 0 0 4 6 】

ブロック 2 1 0 において、システム 1 0 0 は、各々が複数のレコードを有する、複数の企業と関連するマルチテナント非リレーショナル・データベース 1 1 2 を保持する。いくつかの実装では、複数企業は、システム 1 0 0 の各ユーザであり、レコードの形式でデータを記憶し処理することができる。レコードは、非リレーショナル・データベース 1 1 2 の共有テーブルの一部であってもよい。いくつかの実装では、各レコードは、オブジェクトを表す多数の列と共有テーブルの行の形式をとる。いくつかの実装では、列の数、種類、及びサイズは、レコードに関連する企業及びその企業のデータ・オブジェクトによって変化し得る。標準オブジェクトの場合は、標準オブジェクトの属性を示す列が、すべての企業に対して、又は共有テーブルの企業から指定されたパーミッション・セットとして現れることがある。例えば、標準オブジェクト「User\_\_Profile」は、User\_\_Profile オブジェクトに関連する属性 Username、User\_\_Age、及び User\_\_Location と共有テーブルのすべての企業によってアクセスされるように指定されてもよい。これらの属性のそれぞれには、各企業の各レコードに表示される共有テーブルの列がある。いくつかの実装では、カスタム・オブジェクトは、限られた一連の企業に対して指定されることがある。例えば、Acme が Acme\_\_User のカスタム・オブジェクトをその目的のために特別に作成している場合、その次に、Acme のレコードのみが Acme\_\_User オブジェクト及び関連する列をそのレコードに含めることができる。従って、一部の企業は他の企業とは異なる列にアクセスでき、一部のレコード（従って行）は他のレコードとは異なる列を含むことがある。

20

30

## 【 0 0 4 7 】

いくつかの実装では、マルチテナント非リレーショナル・データベース 1 1 2 の各テナント又は企業は、企業を一意的に特定する企業識別子（企業 ID（enterprise ID））と関連付けられる。いくつかの実装では、企業特定は、英数字の一意的な数又は文字列であってもよい。いくつかの実装では、非リレーショナル・データベース 1 1 2 内の共有テーブルの各行（及びレコード）は、企業 ID の列を有し、これは、例えば、「tenant\_\_id」、「enterprise\_\_id」又は「org\_\_id」と名前をつけることができる。この企業 ID 列は、テーブルの行キーとして指定できる。共有テーブルのレコードは、enterprise\_\_id 行キーによってソートされ、enterprise\_\_id に基づいてクエリすることができる。このようにして、各レコードは、そのレコードに関連する企業に基づいて、容易にソート、検索、及び読み出される。

40

## 【 0 0 4 8 】

ブロック 2 2 0 において、システムは、マルチテナント非リレーショナル・データベース 1 1 2 のレコードに関連する動的仮想テーブルを保持する。動的仮想テーブルは、システム 1 0 0 の仮想データベース 1 1 6 の一部であってもよい。いくつかの実装では、動的仮想テーブルは、システム 1 0 0 内のアプリケーションの一部、又はアプリケーションと連

50

動する機能である。いくつかの実装において、マルチテナント非リレーショナル・データベース 112 に記憶されたすべてのレコードのサブセットは、動的仮想テーブルに記憶されてもよい。いくつかの実装では、上述の企業 ID は、ソーティング及びクエリするための各仮想テーブルのレコードの行キーとして指定されてもよい。

#### 【0049】

ブロック 230 において、システムは、非リレーショナル・データベース 112 のユーザから、データベース内のデータ・オブジェクトを定義するためのリクエストを受信する。リクエストは、データ・オブジェクトの少なくとも 1 つ以上の属性を特定する。いくつかの実装では、ユーザからのリクエストはクライアント・システム 108 から来る。いくつかの実装では、リクエストは企業サーバ 104 から来る。ユーザは、企業又は企業の代表的なメンバー、システム 100 の開発者又は保守者、マルチテナント非リレーショナル・データベース 112 の開発者又は保守者、又は他のユーザであってもよい。いくつかの実装では、リクエストは宣言型言語の 1 つ以上のドキュメントの形式をとる。例えば、リクエストは XML 又は JSON ファイルであってもよい。XML ファイルの場合、ファイルには、データ・オブジェクトに関する複数のスクリプト命令又は宣言型定義を含めることができる。例えば、行には、「エンティティ名 (entity name) = Login\_\_Event」、「フィールド名 (field name) = Event\_\_Date」、「フィールドタイプ (field type) = DATETIME」などのステートメントが含まれてもよい。この例は、ユーザからのリクエストで、データ・オブジェクト、Login\_\_Event、及び Login\_\_Event の属性を、日付/時間形式で Event\_\_Date という名前で定義する。いくつかの実装では、オブジェクト型をリクエスト内で特定することもできる。オブジェクト型は、システム 100 内で参照されるオブジェクトの特定のタイプのインジケータである。オブジェクト型の例は、アカウント、リード、機会、イベントログ、又はチャット・フィードである。いくつかの実装では、データ・オブジェクトの属性は、システム 100 の企業又はユーザによって作成又は定義されるカスタム属性であってもよい。いくつかの実装では、リクエストはデータ・オブジェクトに関連する 1 つ以上のプライマリ・キーを特定する。1 つ以上のプライマリ・キーは、データ・オブジェクトの属性又は列である場合がある。1 つ以上のプライマリ・キーを指定することにより、指定されたプライマリ・キー列に基づいて、ソートし、クエリすることができる。いくつかの実装では、指定されたプライマリ・キーの少なくとも 1 つは、データ・オブジェクトの企業 ID 属性である。例えば、org\_\_id フィールドは、共有テーブルのプライマリ・キーであり得、テーブルのレコードは、その org\_\_id フィールドに基づいてソートされ得る。従って、ACME に対するレコードは、それらが ENTERPRISE (企業) のレコードより前に現れるようにソートされる。

#### 【0050】

ブロック 240 において、システムは、リクエストを処理して、データベース・システム内のデータ・オブジェクトを定義する。いくつかの実装では、企業サーバ 104 又はシステム 100 の他の要素は、リクエストを受信し解釈する。いくつかの実装では、リクエストを送信するユーザは、セキュリティについて検査され、リクエストが解釈又はそれに基づいて作動する前に認証される。いくつかの実装では、システムは、XML ファイルを処理できるアプリケーションなど、リクエストを読み取り、応答又は実行できる 1 つ以上のアプリケーションを開く。

#### 【0051】

ブロック 250 において、システムは、データ・オブジェクトを定義するリクエストに基づいて、オブジェクト・スクリプトを生成する。オブジェクト・スクリプトは、リクエストのデータ・オブジェクト及びデータ・オブジェクトの属性に対応する、データベース・システム内の 1 つ以上のデータベース列を定義する。いくつかの実装では、オブジェクト・スクリプトは、システム 100 の 1 つ以上のアプリケーションによって読み取ることができるデータ・オブジェクト定義、すなわち「ビュー (view)」の形態をとってもよい。いくつかの実装では、オブジェクト・スクリプトはユーザからのリクエストに基づい

10

20

30

40

50

て自動的に生成される。例えば、データ・オブジェクトを定義するXMLファイルの形式でユーザ・リクエストを受信すると、システム100はリクエストを処理し、その後、XMLデータ・オブジェクト定義を自動的にオブジェクト・スクリプトに変換する。いくつかの実装において、オブジェクト・スクリプトは、データ・オブジェクト及びデータ・オブジェクトの1つ以上の属性を、マルチテナント非リレーショナル・データベースに関連するデータ記述言語におけるデータベース構造として定義する。例えば、非リレーショナル・データベース112は、SQLステートメントが非リレーショナル・データベース112上で読み出され、実行されることを可能にするフェニックスのようなアプリケーションと共に機能し得る。従って、アプリケーションは、データ・オブジェクト・リクエストを、非リレーショナル・データベースによって読み取り可能なSQL用語でオブジェクトを定義する一連のSQLステートメントに変換するように構成されてもよい。例えば、オブジェクト・スクリプトには、「WHEN Object\_Type = 'Login', Column1 = Source\_IP CHAR(32), Column2 = Event\_Date DATE FROM Base\_Platform\_Object」などのSQL又はSQLのようなステートメントを含めることができる。この例では、非リレーショナル・データベース112、仮想データベース118、又はシステム100に関連するアプリケーションは、これらのステートメントを理解し、ステートメントに従って非リレーショナル・データベース112及び仮想データベース118の1つ以上のテーブルに列を追加するように構成されてもよい。いくつかの実装では、オブジェクト・スクリプトは、非リレーショナル・データベース112に加えて、又はその代わりに、仮想データベース116による処理に対し互換性を有し得る。

#### 【0052】

ブロック260において、システムは、動的仮想テーブルを更新して、オブジェクト・スクリプト内のデータベース列定義に対応する1つ以上の仮想列を含める。仮想データベース118の動的仮想テーブルは、データベース層ではなくアプリケーション層で動作するので、物理データベース・スキーマを更新する厳密な要件及び制限を持たない。代わりに、動的仮想テーブルは、1つ以上の列を追加したり、1つ以上の列を削除したり、又はそうでなければ仮想データベース・スキーマを制限なく変更したりできる。

#### 【0053】

ブロック270において、システムは、マルチテナント非リレーショナル・データベース112内の共有テーブルの1つ以上の既存の列を更新して、動的仮想テーブルに追加された1つ以上の仮想列と一致させる。いくつかの実装では、1つ以上の列が、新しいデータ・オブジェクトとその属性を表す物理的な非リレーショナル・テーブルに修正、追加、又は削除される。いくつかの実装では、更新される1つ以上の既存の列に関するデータを共有テーブルに書き込むことができる。いくつかの実装において、列を更新することは、プット(Put)操作、削除(Delete)操作、チェックアンドプット(CheckAndPut)操作、チェックアンドデリート(CheckAndDelete)操作、インクリメント(Increment)操作、ゲット(Get)操作、及びスキャン(Scan)操作のような、非リレーショナル・データベースで実行される1つ以上の操作を含む。HBaseのような非リレーショナル・データベースは、変わっていく列の複数の構成が異なる行に存在することができるキー値記憶を可能にするので、このようにしてデータベースを更新することは、物理的な非リレーショナル・テーブルのプロパティに違反しない。データベース層では、各列に明示的に定義されたデータ型が存在するのではなく、リレーショナル・データベースに存在するように、その代わりにバイトが存在し、任意の列がアプリケーション層で再定義されることがある。従って、いくつかの実装では、列を下にシフトすることによって列を削除する可能性があり、新しいテーブル全体を作成する必要はない。いくつかの実装では、仮想テーブルの列を非リレーショナル・テーブルにコピーすることにより、新しい列を追加できる。

#### 【0054】

いくつかの実装では、システムは、マルチテナント非リレーショナル・データベースの共

10

20

30

40

50

有テーブルに1つ以上のレコードを追加する。いくつかの実装では、1つ以上のレコードの追加は、1つ以上のイベントで収集されたデータを記憶する企業によって引き起こされるかもしれない。追加されたレコードは、共有テーブルの1つ以上の既存の列又はデータ・オブジェクトに関連付けられる。例えば、レコードの `Object_ID` フィールドは、どのデータ・オブジェクトがレコードに対応するかを決定する。

【0055】

図3、図4、図5、及び図6は、ベース・プラットフォーム・オブジェクト方法の前に作成されるデータ・オブジェクトの例を示し、次いで、非リレーショナル・データベースにおいてベース・プラットフォーム・オブジェクト方法を用いて作成されるデータ・オブジェクトの例を示す。

【0056】

図3は、この出願に記載される方法を使用する前に、非リレーショナル・データベースの物理テーブルに追加されるデータ・オブジェクトの例を示す。「`LOGIN_EVENT`」という名前のデータ・オブジェクト310は、表形式で示される。これには、`TENANT_ID`、`CREATED_DATE` などのいくつかの属性が含まれる。各属性は、`CHAR` タイプの15文字の文字列を表す `CHAR(15)` のように、その属性のデータ・タイプ又はデータ・フォーマットに対応する。`HBase` 内の共有非リレーショナル・テーブル320は、データ・オブジェクト310を含む。共有テーブル320の各列は、データ・オブジェクト310の1つの属性に対応する。各行には、データ・オブジェクトの列属性に関連するデータが入力される。例えば、行は、「123」の `TENANT_ID`、`11/15/2014` の `CREATED_DATE` などを持ち、ユーザのログインを表す。

【0057】

図3の列の名前を変更、変更、又は削除する必要がある場合は、その下にある `HBase` テーブルを変更する必要がある。共有テーブル320は、データベース内のテーブルの物理的なレイアウトを表し、テーブルのダウタイムを引き起こすことなしに、物理テーブルへの変更を行うことはできない。例えば、テーブルの維持管理者は、`LOGIN_TYPE` のデータ・タイプを `CHAR(1)` から `CHAR(4)` に変更することを決めるかもしれない。これを行うには、テーブルを停止する必要がある、更新が実行されるまでログイン・イベントを記録できない。これは、このアプリケーションの `BPO` 方法なしでテーブルを設計する非動的な方法の欠点である。

【0058】

図4は、いくつかの実装によって実行される非リレーショナル共有テーブルのための動的スキーマの例を示す。`BPO` テーブル410は、`HBase` のマルチテナント、共有、動的、非リレーショナルテーブルである。いくつかの実装において、`BPO` テーブル410は、テナント又は企業を一意的に特定するための `TENANT_ID` 属性、インスタンスがテーブルに記憶されている特定のデータ・オブジェクトを特定するための `OBJECT_TYPE` 属性、データ・オブジェクトのインスタンスが作成された時刻を特定するための `CREATED_DATE` 属性、及びデータ・オブジェクト・インスタンスの作成者を特定するための `CREATED_BY` 属性のうちの1つ以上を含む。いくつかの実装において、`OBJECT_TYPE` 属性は、参照されるシステム100内の特定のオブジェクトを指定するコードを特定する。例えば、ログイン・イベント・オブジェクトが「`LGN`」の `OBJECT_TYPE` を有する場合、ついで、レコードが「`LGN`」の `OBJECT_TYPE` を有する `BPO` テーブル410に現れるとき、レコードがログイン・イベントに関連することが確認できる。

【0059】

図5は、いくつかの実装に従って実行される、動的な非リレーショナル共有テーブルに記憶されるいくつかのデータ・オブジェクト定義の例を示す。データ・オブジェクト定義は、非リレーショナル・データベースにデータ・オブジェクト列を構築するための命令を含む、オブジェクト・スクリプト、すなわち「ビュー」でコード化されてもよい。ログイン・

10

20

30

40

50

イベント・オブジェクト 510 は、BPO テーブル 410 の上に定義された BPO であり、これは、ログイン・イベントのオブジェクト型が指定された場合、図 4 に定義された BPO テーブル 410 が、ログイン・イベント・オブジェクト 510 の属性に関連する列と共に拡張されることを意味する。いくつかの実装では、フェニックスなどの 1 つ以上のアプリケーションは、特定のオブジェクト型に関連するオブジェクトを決定し、次に、どの仮想テーブル及び「ビュー」がベース・テーブル 410 の上に定義され、列を拡張するように構成される。次に、レコードは、非リレーショナル共有テーブルの行に追加され、これは、オブジェクトの属性に関連するすべてのデータを、対応する列のそれぞれについてバイト単位で入力する。フィールド変更イベントオブジェクト 520 は、また、BPO テーブル 410 の上に定義された BPO である。

10

#### 【0060】

ログイン・イベント・カスタム BPO 530 は、カスタム BPO の例である。特に、カスタム BPO 530 は、非リレーショナル・データベースを使用して、特定の顧客又は企業のためにログイン・イベント・オブジェクト 510 の上に定義されたカスタム・ベース・プラットフォーム・オブジェクトである。これは、ベース・テーブル 410 の上に定義されているログイン・イベント 510 オブジェクトに加えて、指定された顧客がレコード内のデータによって特定される場合、列は、ログイン・イベント・カスタム BPO 530 属性を含むようにさらに拡張されることを意味する。いくつかの実装において、固有の企業 ID は、カスタム BPO オブジェクトの目的のために顧客を特定することがある。この例では、カスタム BPO 530 は、顧客の Acme 社 (Acme Corp.) に関連する。顧客に固有の 1 つ以上の属性が定義されることがある。いくつかの実装では、共有テーブルの 1 つ以上の列に関連するデータを集めるように構成可能な 1 つ以上の相関属性 (Correlation attributes) が定義されることがある。例えば、顧客は、ユーザが実行しているすべてのログインを収集している可能性がある。Correlation\_\_ID 属性は、顧客のすべてのログインを関連付け、カスタム・フィールドとして保存するために使用される。他の顧客はこのフィールドを見ることはなく、この特定の顧客のみが見えることになる。ログインが保存されている場合、顧客は、特定のログイン・イベント又は時間に複数の顧客をマッチさせることができるこの特別な列を見ることができる。ログイン・イベント・カスタム BPO 540 は、ログイン・イベント・オブジェクト 510 上で、特に顧客エンタープライズ・インク (Enterprise Inc.) に対して定義された同様のカスタム BPO である。

20

30

#### 【0061】

図 6 は、いくつかの実装に従って実行される、非リレーショナル・データベースにおける共有テーブルの物理的レイアウトの例を示す。これは、動的ベース・テーブル 410 及び図 5 のデータ・オブジェクト定義から生じる物理テーブルであってもよい。まず、ベース・テーブル 410 に関連する列が追加され、データが読み込まれる。最初の行 610 は、このレコードに関連する企業として Acme Corp を指定する TENANT\_\_ID と、ログイン・イベント・オブジェクト 510 を参照する「LGN」を指定する OBJECT\_\_TYPE とを有する。また、ベース・テーブル 410 の CREATED\_\_DATE 列及び CREATED\_\_BY 列を有している。フェニックスなどの 1 つ以上のアプリケーションは、オブジェクト型「LGN」を処理し、ログイン・イベント・オブジェクト 510 がこのレコードの列を拡張すべきであると判断する。さらに、1 つ以上のアプリケーションは、TENANT\_\_ID「ACME」を処理し、カスタム BPO 530 が、顧客 Acme Corp. に特有の列をさらに拡張すべきであると判断する。アプリケーションは、このレコードのデータをすべて含む仮想テーブルを更新し、これには、ログイン・イベント属性に関連した列と、アクメ・コープ (Acme Corp.) に関連したカスタム・ログイン・イベント属性に関連した列が含まれる。次に、アプリケーションは、仮想テーブルを使用して、マルチテナント非リレーショナル・データベースの共有テーブルの列を更新し、仮想テーブルに追加された仮想列データと一致させる。従って、行 610 の物理的レイアウトは、バイト形式で 10 列すべてを含む仮想テーブルのデータで更新される

40

50

。このデータベースの物理スキーマを更新する代わりに、既存の列はバイト単位のデータを含むように変更される。これにより、複数のテナントの属性やデータを変えたオブジェクトを1つの単一の共有テーブルに記憶することができる。いくつかの実装では、上述の記憶プロセスは、リアルタイム又は実質的にリアルタイムで起こる。いくつかの実装では、この物理レイアウトを使用して記憶されたレコードのデータ・オブジェクトを決定し、それを読み出して処理するように構成された1つ以上のアプリケーションに従って、データを照会することができる。

#### 【0062】

図7は、いくつかの実装に従って実行される、マルチテナント非リレーショナル・データベース・システムのためのカスタム・ベース・プラットフォーム・オブジェクトを生成するための方法700の一例のフローチャートを示す。最初に、図2からのステップ210及び220が実行され、各々が複数のレコードを有する複数の企業と関連するマルチテナント非リレーショナル・データベースを保持し、レコードと関連する動的仮想テーブルを保持する。

#### 【0063】

ブロック710において、システムは、企業ID及びカスタム・データ・オブジェクトの属性を特定して、データベース・システム内のカスタム・データ・オブジェクトを定義するための、企業の1つからのリクエストを受け取る。いくつかの実装では、リクエストはオブジェクト型属性を含んでもよい。リクエストは、カスタム・データ・オブジェクトの少なくとも1つ以上の属性を特定する。いくつかの実装では、ユーザからのリクエストはクライアント・システム108から来る。いくつかの実装では、リクエストは企業サーバ104から来る。ユーザは、企業又は企業の代表的なメンバー、システム100の開発者又は保守者、マルチテナント非リレーショナル・データベース112の開発者又は保守者、又は他のユーザであってもよい。いくつかの実装において、リクエストは宣言型言語の1つ以上のドキュメントの形式をとる。いくつかの実装においては、企業IDに関連する企業によってリクエスト又はドキュメントが作成される場合がある。いくつかの実装では、リクエストはXML又はJSONファイルである可能性がある。XMLファイルの場合、ファイルには、データ・オブジェクトに関する複数のスクリプト命令又は宣言型定義を含めることができる。いくつかの実装において、リクエストは、カスタム・データ・オブジェクトが既存のデータ・オブジェクトの上の拡張(extension)であるべきことを指定するかもしれない。例えば、カスタム・ログイン・イベント・オブジェクトは、標準のログイン・イベント・オブジェクト上で指定及び定義され、特定の企業に興味深い追加の属性を追加できる。いくつかの実装では、リクエストは、カスタム・データ・オブジェクトに関連する1つ以上のプライマリ・キーを特定する。1つ以上のプライマリ・キーは、カスタム・データ・オブジェクトの属性又は列である可能性がある。1つ以上のプライマリ・キーを指定することにより、レコードをソートし、特定されたプライマリ・キーの列に基づいて照会することができる。いくつかの実装では、指定されたプライマリ・キーの1つは、データ・オブジェクトの企業ID属性である。例えば、org\_idフィールドは、共有テーブルのプライマリ・キーの1つであり、テーブルのレコードは、そのorg\_idフィールドに基づいてソートできる。従って、ACMEのレコードは、それらがENTERPRISEのレコードより前に現れるようにソートされる。

#### 【0064】

ブロック720において、システムは、企業からのリクエストを処理して、データベース・システム内のカスタム・データ・オブジェクトを定義する。いくつかの実装では、企業サーバ104又はシステム100の他の要素は、リクエストを受信し解釈する。いくつかの実装では、リクエストを送信する企業、又は企業IDに指定された企業は、セキュリティについて検査され、リクエストを解釈又は処理する前に認証される。いくつかの実装では、システムは、XMLファイルを処理できるアプリケーションなどの、リクエストを読み取り、応答又は実行できる1つ以上のアプリケーションを開く。

#### 【0065】

10

20

30

40

50



ブロック 730 において、システムは、カスタム・データ・オブジェクトを定義するリクエストに基づいて、企業に関連するカスタム・オブジェクト・スクリプトを生成する。カスタム・オブジェクト・スクリプトは、リクエストのカスタム・データ・オブジェクト及びカスタム・データ・オブジェクトの属性に対応する、データベース・システム内の 1 つ以上のデータベース列を定義する。いくつかの実装では、カスタム・オブジェクト・スクリプトは、1 つ以上の標準データ・オブジェクトの拡張であることを指定する。いくつかの実装では、カスタム・オブジェクト・スクリプトは、システム 100 の 1 つ以上のアプリケーションによって読み取ることができるカスタム・データ・オブジェクト定義又はカスタム「ビュー」の形態をとってもよい。いくつかの実装では、カスタム・オブジェクト・スクリプトは、ユーザからのリクエストに基づいて自動的に生成される。例えば、カスタム・データ・オブジェクトを定義する XML ファイルの形式でユーザ・リクエストを受信すると、システム 100 はリクエストを処理し、次に、XML カスタム・データ・オブジェクト定義を自動的にカスタム・オブジェクト・スクリプトに変換する。いくつかの実装において、カスタム・オブジェクト・スクリプトは、カスタム・データ・オブジェクト及びカスタム・データ・オブジェクトの 1 つ以上の属性を、マルチテナント非リレーショナル・データベースに関連するデータ記述言語におけるデータベース構造として定義する。いくつかの実装では、オブジェクト・スクリプトは、非リレーショナル・データベース 112 に加えて、又はその代わりに、仮想データベース 116 による処理に対し互換性を有し得る。

#### 【0066】

ブロック 740 において、システムは、カスタム・オブジェクト・スクリプト内のデータベース列定義に対応する 1 つ以上の仮想列を含むように、動的仮想テーブルを更新する。仮想データベース 118 の動的仮想テーブルは、データベース層ではなくアプリケーション層で動作するので、物理データベース・スキーマを更新する厳密な要件及び制限を持たない。代わりに、動的仮想テーブルは、1 つ以上の列を追加したり、1 つ以上の列を削除したり、又は仮想データベース・スキーマを制限なく変更したりできる。

#### 【0067】

ブロック 750 において、システムは、マルチテナント非リレーショナル・データベース 112 内の共有テーブルの 1 つ以上の既存の列を更新して、動的仮想テーブルに追加された 1 つ以上の仮想列とマッチさせる。いくつかの実装では、1 つ以上の列が、新しいカスタム・データ・オブジェクトとその属性を表す、物理的な非リレーショナルテーブルに修正、追加、又は削除される。HBase のような非リレーショナル・データベースは、様々な列の複数の構成が異なる行に存在することができるキー値記憶を可能にするので、これは物理的な非リレーショナル・テーブルのプロパティに違反しない。データベース層では、各列に明示的に定義されたデータ型が存在するのではなく、リレーショナル・データベースに存在するように、その代わりにバイトが存在し、任意の列がアプリケーション層で再定義されることがある。従って、いくつかの実装では、列を下にシフトすることによって列を削除する可能性があり、新しいテーブル全体を作成する必要はない。いくつかの実装では、仮想テーブルの列を非リレーショナル・テーブルにコピーすることにより、新しい列を追加できる。

#### 【0068】

ブロック 760 において、システムは、カスタム・データ・オブジェクトに対応する企業 ID に関連しない企業のために、共有テーブルの既存の列へのアクセスを制限する。いくつかの実装では、1 つ以上のアプリケーションが、1 つ以上のカスタム・データ・オブジェクト、又はカスタム・データ・オブジェクトの 1 つ以上の属性、又はデータ・オブジェクトに関連する共有テーブルの 1 つ以上の列に関して、1 つ以上の企業のパーミッションとアクセス権を変更することがある。いくつかの実装では、アクセスを制限することは、企業 ID に関連する企業へのアクセスのみを提供し、他の企業へのアクセスを提供しないことを構成する。いくつかの実装において、アクセスを制限することは、企業 ID に関連しないマルチテナント非リレーショナル・データベース内の企業へのアクセスを肯定的に

10

20

30

40

50

制限することを構成する。

【 0 0 6 9 】

いくつかの実装では、システムは、共有テーブルの更新された 1 つ以上の既存の列、又はカスタム・データ・オブジェクトに関連する 1 つ以上の行又はレコードを、1 つ以上のプライバシー設定に関連付ける。いくつかの実装では、プライバシー設定は、1 つ以上の既存の列が 1 つ以上の企業への表示可能性を決定する。いくつかの実装では、より細かいプライバシー設定により、他の企業又は特定のユーザがその企業に関連する 1 つ以上のデータ・オブジェクト、列、又は行を見ることができるよう、企業制御アクセスが与えられることがある。

【 0 0 7 0 】

図 8 は、いくつかの実装に従って実行される、アクセス制御を介して共有テーブル又はスキーマのサブセットを動的にプロビジョニングするための方法 8 0 0 の一例のフローチャートを示す。

【 0 0 7 1 】

ブロック 8 1 0 において、システムは、各々が複数のレコードを有する、複数の企業と関連するマルチテナント非リレーショナル・データベースを保持する。このステップは、図 2 のステップ 2 1 0 と同一である。

【 0 0 7 2 】

ブロック 8 2 0 において、システムは、レコードに関連する共有テーブルであるマルチテナント非リレーショナル・データベース内の共有テーブルを保持する。いくつかの実装では、この共有テーブルは、レコードに関連する標準データ・オブジェクト及びカスタム・データ・オブジェクトを変える 1 つ以上のレコードを含む。本明細書で説明の技術に従って、異なるレコードに対して異なる数の列が存在してもよい。

【 0 0 7 3 】

ブロック 8 3 0 において、システムは、共有テーブルの列に関して、1 つ以上の企業に対するパーミッションを特定する共有テーブルに対するアクセス制御を提供する。いくつかの実装では、パーミッション・リストがシステム 1 0 0 に記憶される。パーミッション・リストは、非リレーショナル・データベースの共有テーブルに関連付けられ、データベースの企業に関するデータ・オブジェクト又は列に対するパーミッションをリストする。いくつかの実装では、システムはパーミッション・リストを検索して、企業に対する現在のパーミッション又はデータ・オブジェクトに対する現在のパーミッションを決定できる。いくつかの実装では、ユーザ・インターフェースは企業サーバ 1 0 4 又はクライアント・システム 1 0 8 に設けられる。ユーザ・インターフェースは、共有テーブルの 1 つ以上の列又はデータ・オブジェクトに関して、1 つ以上の企業に対する現在のアクセス制御及びパーミッションを表示してもよい。また、ユーザ・インターフェースは、共有テーブルのパーミッションに関連する対話型要素を含んでもよく、これにより、ユーザは、最小限の労力で粒度の細かいアクセス制御を迅速に指定することができる。いくつかの実装において、ユーザ・インターフェースは、粒度の細かいレベル ( *granular level* ) でユーザへのパーミッションを定義するための管理コンソール ( *administrative console* ) を提供してもよい。いくつかの実装では、管理コンソールは、特定の企業にある標準又はカスタム・データ・オブジェクトへのアクセスを与えるために、共有テーブルの 1 つ以上の維持管理者 ( *maintainers* ) を提供してもよい。いくつかの実装において、アクセス制御を提供することは、1 つ以上のデータ・オブジェクトへのアクセスを肯定的に制限することを含み得る。いくつかの実装では、アクセス制御は、共有テーブルの 1 つ以上の列に対して提供されてもよい。

【 0 0 7 4 】

ブロック 8 4 0 において、システムは、共有テーブルの 1 つ以上の列を企業に提供するリクエストを受信し、このリクエストは、企業に関連する企業 ID を特定する。いくつかの実装では、1 つ以上の列は、1 つ以上の標準データ・オブジェクト又はカスタム・データ・オブジェクトに対応してもよい。いくつかの実装では、リクエストは、共有テーブルの

10

20

30

40

50

所有者又は管理者から、又は特別な特権的権利又はモデレーション能力を持つユーザ又は企業から来るかもしれない。いくつかの実装では、システムは、共有テーブルの1つ以上の列に対するパーミッション・メタデータを関連付けるリクエストを追加的に受信する。パーミッション・メタデータは、1つ以上の列へのアクセスをプロビジョニングするための1つ以上のルールを定義するように設定できる。従って、プロビジョン・アクセスへのいくつかのステップは、パーミッション・メタデータを使用して実行可能である。いくつかの実装では、パーミッション・メタデータは、システムの1つ以上のデータベースで定義されてもよい。いくつかの実装では、パーミッション・メタデータは、図9Bに示されるように、テナント・データ記憶装置22内のアプリケーション・メタデータ66のサブセットとして定義されてもよい。

10

**【0075】**

ブロック850において、システムは、共有テーブルの1つ以上の列を企業に提供するリクエストを処理する。いくつかの実装では、企業サーバ104又はシステム100の他の要素は、リクエストを受信し解釈する。いくつかの実装では、リクエストを送信する所有者、維持管理者、又は企業は、リクエストを解釈し又はそれに基づいて行動する前に、セキュリティについて検査され、認証される。いくつかの実装では、システムは、プロビジョニング・アプリケーションなど、リクエストを読み取り、応答し又は実行することができる1つ以上のアプリケーションをオープンする。いくつかの実装では、システムは、アクセス制御を介して1つ以上の列を企業に提供し、それにより、企業に対する可視性(visibility)、記憶、検索及びその他の能力を可能にする。

20

**【0076】**

ブロック860において、システムは、企業IDに関して共有テーブルのプロビジョンされた列に対するパーミッションを変更するために、アクセス制御を更新する。いくつかの実装では、プロビジョニング・アプリケーションは、マルチテナント非リレーショナル・データベースの共有テーブルのパーミッションを変更する。いくつかの実装では、バルク操作(bulk operation)で複数の企業のパーミッションを同時に修正できる場合がある。いくつかの実装では、バルク操作で複数のデータ・オブジェクトに関連するパーミッションを同時に修正できる。

**【0077】**

ブロック870において、システムは、共有テーブルの1つ以上の行を更新して、プロビジョンされた列、企業IDに対応する共有テーブルの1つ以上の行を含むようにする。例えば、特定の企業にカスタム・データ・オブジェクトへのアクセスが許可されている場合、次に、共有テーブルの1つ以上の行に、そのカスタム・データ・オブジェクトの属性に関連する列を含めることができる。いくつかの実装では、データ・オブジェクトのオブジェクト・スクリプトはアプリケーションによって処理され、行は図2のブロック260及び270と同様の方法で更新されてもよく、仮想テーブルは更新され、次いで、非リレーショナル・データベースの共有テーブルの既存の列にバイトが入力される。

30

**【0078】**

開示された技法と併せて、データベース・システム及び企業レベルのソーシャル及びビジネス情報ネットワーク・システムを実装するためのシステム、装置、及び方法を以下に説明する。このような実装は、データベース・システムのより効率的な使用を提供することができる。例えば、データベース・システムのユーザは、データベース内の重要な情報、例えば、プロジェクト又はクライアントに関する情報がいつ変更されたかを容易に知ることができない。このような実装は、そのような変更や他のイベントに関するフィード・トラッキング更新を提供することができ、それによってユーザに情報を提供し続ける。

40

**【0079】**

例として、ユーザは、例えば、1000台のコンピュータの可能な販売のような機会のようなCRMレコードの形式でレコードを更新することができる。一旦レコード更新が行われると、レコード更新に関するフィード・トラッキング更新は、次に、自動的に、例えば、フィードで、機会に申し込むもの者(anyone subscribing to t

50

he opportunity)又はユーザに提供され得る。従って、更新に関するフィード・トラック更新がフィードを介してマネージャのフィードページ又は他のページに送られるので、ユーザは、機会の変化に関してマネージャに連絡する必要はない。

【0080】

図9Aは、いくつかの実装に従って、オンデマンド・データベース・サービスが存在し、使用可能な環境10の一例のブロック図を示す。環境10は、ユーザ・システム12、ネットワーク14、データベース・システム16、プロセッサ・システム17、アプリケーション・プラットフォーム18、ネットワーク・インターフェース20、テナント・データ記憶装置22、システム・データ記憶装置24、プログラム・コード26、及びプロセス空間28を含むことができる。他の実施態様では、環境10は、これらの構成要素のすべてを有していなくてもよく、及び/又は上述の構成要素の代わりに、又はそれに加えて、他の構成要素を有していてもよい。

10

【0081】

ユーザ・システム12は、データベース・システム16にアクセスするためにユーザが使用する機械又はシステムのような任意のコンピューティング・デバイス、又は他のデータ処理装置として実装されてもよい。例えば、ユーザ・システム12のいずれも、携帯電話、スマートフォン、ラップトップ・コンピュータ、又はタブレットのようなハンドヘルド及び/又はポータブル・コンピューティング・デバイスであり得る。ユーザ・システムの他の例としては、ワークステーション及び/又はコンピューティング・デバイスのネットワークのようなコンピューティング・デバイスを含む。図9A(及びより詳細には図9B)に示すように、ユーザ・システム12は、ネットワーク14を介してオンデマンド・データベース・サービスと対話し、オンデマンド・データベース・サービスは、図9Aの例におけるデータベース・システム16として実装される。

20

【0082】

オンデマンド・データベース・サービスは、例えば、システム16を用いて実装され、データベース・システムの構築及び/又は保守に必ずしも関与する必要のないユーザに利用可能にされるサービスである。代わりに、データベース・システムは、ユーザがデータベース・システムを必要とするとき、すなわちユーザの要求に応じて、それらの使用のために利用可能であってもよい。いくつかのオンデマンド・データベース・サービスは、マルチテナント・データベース・システム(MTS)を形成するために、1つ以上のテナントからの情報を共通のデータベース・イメージのテーブルに記憶することができる。データベース・イメージは、1つ以上のデータベース・オブジェクトを含んでもよい。リレーショナル・データベース管理システム(RDBMS)又は均等物は、データベース・オブジェクトに対する情報の記憶及び検索を実行することができる。非リレーショナル・データベース管理システム(NRDBMS)又は均等物は、データベース・オブジェクトに対する大量の情報の記憶及び高速検索を実行することができる。アプリケーション・プラットフォーム18は、ハードウェア及び/又はソフトウェア、例えばオペレーティング・システムのような、システム16のアプリケーションを実行することを可能にするフレームワークであってもよい。いくつかの実装では、アプリケーション・プラットフォーム18は、オンデマンド・データベース・サービスの提供者、ユーザ・システム12を介してオンデマンド・データベース・サービスにアクセスするユーザ、又はユーザ・システム12を介してオンデマンド・データベース・サービスにアクセスするサード・パーティーのアプリケーション開発者によって開発された1つ以上のアプリケーションの作成、管理、及び実行を可能にする。

30

40

【0083】

ユーザ・システム12のユーザは、それぞれの能力(capabilities)が異なってもよく、特定のユーザ・システム12の能力は、現在のユーザに対するパーミッション(パーミッション・レベル)によって完全に決定されてもよい。例えば、セールスマンが特定のユーザ・システム12を使用してシステム16と対話している場合、ユーザ・システムは、そのセールスマンに割り当てられた能力を有する。しかし、管理者は、そのユーザ

50

・システムを使用してシステム 16 と対話している間に、そのユーザ・システムは、その管理者に割り当てられた能力を有する。階層的ロール・モデルを持つシステムでは、1つのパーミッション・レベルのユーザは、より低いパーミッション・レベルのユーザによってアクセス可能なアプリケーション、データ、及びデータベース情報にアクセスできるが、より高いパーミッション・レベルのユーザによってアクセス可能な特定のアプリケーション、データベース情報、及びデータにアクセスできないことがある。従って、ユーザのセキュリティ・レベル又はパーミッション・レベル（認可（*authorization*）とも呼ばれる）に依存して、異なるユーザは、アプリケーション及びデータベース情報へのアクセス及び修正に関して異なる能力を有する。

【0084】

ネットワーク 14 は、互いに通信するデバイスのネットワーク又はネットワークの組み合わせである。例えば、ネットワーク 14 は、LAN（ローカル・エリア・ネットワーク）、WAN（ワイド・エリア・ネットワーク）、電話ネットワーク、無線ネットワーク、ポイント・トゥ・ポイント・ネットワーク、スター・ネットワーク、トークン・リング・ネットワーク、ハブ・ネットワーク、又は他の適切な構成のいずれか 1 つ又は任意の組み合わせであり得る。ネットワーク 14 は、TCP/IP（転送制御プロトコル及びインターネットプロトコル）ネットワーク、例えばインターネットと呼ばれることが多いネットワークのグローバルなインターネットワークを含むことができる。インターネットは、本明細書の多くの実施例において使用される。しかしながら、本実装が使用するかもしれないネットワークは、それほど制限されないことを理解されたい。

【0085】

ユーザ・システム 12 は、TCP/IP を使用してシステム 16 と通信し、より高いネットワークレベルでは、HTTP、FTP、AFS、WAP 等のような他の一般的なインターネットプロトコルを使用して通信することができる。HTTP が使用される例では、ユーザ・システム 12 は、システム 16 の HTTP サーバとの間で HTTP 信号を送受信する「ブラウザ」と一般に呼ばれる HTTP クライアントを含むことができる。このような HTTP サーバは、システム 16 とネットワーク 14 との間の唯一のネットワーク・インターフェース 20 として実装されてもよいが、他の技法も同様に、又は代わりに使用されてもよい。いくつかの実装では、システム 16 とネットワーク 14 との間のネットワーク・インターフェース 20 は、負荷のバランスを取り、入来 HTTP リクエストを複数のサーバにわたって均一に分配するためのラウンド・ロビン HTTP リクエスト・ディストリビュータのような負荷分散機能を含む。少なくともシステム 16 にアクセスするユーザに対して、複数のサーバの各々は、MTS のデータにアクセスするが、他の代わりの代替構成を使用してもよい。

【0086】

1 つの実装において、図 9A に示されるシステム 16 は、ウェブベースの CRM システムを実装する。例えば、一実施形態では、システム 16 は、CRM ソフトウェア・アプリケーションを実装及び実行し、ユーザ・システム 12 との間で関連するデータ、コード、フォーム、ウェブ・ページ及びその他の情報を提供し、データベース・システム関連データ、オブジェクト、及びウェブ・ページ・コンテンツを保存及び検索するように構成されたアプリケーション・サーバを含む。マルチテナント・システムでは、複数のテナントのデータは、テナント・データ記憶装置 22 内の同じ物理データベース・オブジェクトに記憶され得るが、テナント・データは、典型的には、テナント・データ記憶装置 22 の記憶媒体内に配置され、その結果、そのようなデータが明示的に共有されない限り、1 つのテナントのデータが他のテナントのデータから論理的に分離され、1 つのテナントが他のテナントのデータにアクセスできないように保持される。特定の実施態様では、システム 16 は、CRM アプリケーション以外の、又はそれに加えてアプリケーションを実装する。例えば、システム 16 は、CRM アプリケーションを含む複数のホスト（標準及びカスタム）アプリケーションへのテナント・アクセスを提供することができる。ユーザ（又はサード・パーティーの開発者）アプリケーションは、CRM を含んでもよいし、含まなくても

10

20

30

40

50

よいが、アプリケーション・プラットフォーム 18 によってサポートされてもよく、このプラットフォームは、システム 16 のプロセス空間における仮想マシンにおけるアプリケーションの作成、1 つ以上のデータベース・オブジェクトへのアプリケーションの保存、及びアプリケーションの実行を管理する。

【0087】

システム 16 の要素の一構成は、図 9 A 及び 9 B に示されるように、ネットワーク・インターフェース 20、アプリケーション・プラットフォーム 18、テナント・データ 23 のためのテナント・データ記憶装置 22、システム 16 及び場合によってはマルチテナントにアクセス可能なシステム・データ 25 のためのシステム・データ記憶装置 24、システム 16 の様々な機能を実装するためのプログラム・コード 26、及びアプリケーション・ホスティング・サービスの一部としてアプリケーションを実行するなどの M T S システム・プロセス及びテナント固有のプロセスを実行するためのプロセス空間 28 を含む。システム 16 上で実行され得る追加のプロセスは、データベースのインデックス付けプロセスを含む。

【0088】

図 9 A に示されるシステムのいくつかの要素は、ここで簡単に説明される従来の周知の要素を含む。例えば、各ユーザ・システム 12 は、デスクトップ・パーソナル・コンピュータ、ワークステーション、ラップトップ、P D A、携帯電話、又は任意の無線アクセス・プロトコル ( W A P ) 使用可能デバイス、又はインターネット又は他のネットワーク接続に直接又は間接に接続することができる任意の他のコンピューティング・デバイスを含むことができる。用語「コンピューティング・デバイス ( c o m p u t i n g d e v i c e ) 」はまた、本明細書では、単に「コンピュータ ( c o m p u t e r ) 」とも呼ばれる。ユーザ・システム 12 は、典型的には、H T T P クライアント、例えば、マイクロソフトのインターネット・エクスプローラ・ブラウザ、ネットスケープのナビゲータ・ブラウザ、オペラのブラウザ、又は携帯電話、P D A 又は他の無線デバイスなどの場合には W A P 対応ブラウザを実行し、ユーザ・システム 12 のユーザ ( 例えば、マルチテナント・データベース・システムの加入者 ) がネットワーク 14 を介してシステム 16 から利用可能な情報、ページ及びアプリケーションにアクセス、処理、及び閲覧できるようにする。各ユーザ・システム 12 はまた、典型的には、コンピューティング・デバイスのディスプレイ ( 例えば、モニタスクリーン、L C D ディスプレイ、O L E D ディスプレイなど ) 上のブラウザによって提供される G U I と、システム 16 又は他のシステム又はサーバによって提供されるページ、フォーム、アプリケーション、及び他の情報と併せて相互作用するための、キーボード、マウス、トラックボール、タッチ・パッド、タッチ・スクリーン、ペンなどのような、1 つ以上のユーザ入力装置を含む。従って、本明細書で使用される「ディスプレイ・デバイス ( d i s p l a y d e v i c e ) 」は、モニタ又はタッチスクリーン・ディスプレイのようなコンピュータ・システムのディスプレイを指し、デスクトップ・コンピュータ、ラップトップ、タブレット、スマートフォン、テレビのセットトップ・ボックス、又はグーグル・グラス ( R ) 又は他の人体搭載ディスプレイ装置のようなウェアラブル・デバイスのようなディスプレイ能力を有する任意のコンピュータデバイスを指すことができる。例えば、ディスプレイ装置は、システム 16 によってホストされるデータ及びアプリケーションにアクセスし、記憶されたデータに対する検索を実行し、別な方法では、ユーザに提示され得る様々な G U I ページとユーザが対話することを可能にするために使用することができる。上述のように、イントラネット、エクストラネット、仮想プライベートネットワーク ( V P N )、非 T C P / I P ベースのネットワーク、任意の L A N 又は W A N などの他のネットワークを、インターネットの代わりに、又はインターネットに加えて使用することができるが、実装はインターネットでの使用に適している。

【0089】

一実施形態によれば、各ユーザ・システム 12 及びその構成要素のすべては、インテル・ペンティアム ( R ( 登録商標 ) ) プロセッサなどのような中央処理装置を使用して実行されるコンピュータ・コードを含む、ブラウザなどのアプリケーションを使用してオペレー

10

20

30

40

50

タ構成可能である。同様に、システム 16（及び複数の存在する場合の M T S の追加インスタンス）及びその構成要素のすべては、プロセッサ・システム 17 を使用して実行するコンピュータ・コードを含むアプリケーションを使用してオペレータ構成可能であってもよく、プロセッサ・システム 17 は、インテル・ペンティアム（R）プロセッサ等を含む中央処理ユニット、及び／又は複数のプロセッサ・ユニットを含むように実装されてもよい。非一時的なコンピュータ読み取り可能媒体は、その上に／中に記憶された命令を有することができる、この命令は、本明細書に説明される任意の実装方法を実行するためにコンピューティング・デバイスによって実行され得るか、又はコンピューティング・デバイスをプログラムするために使用されることができる。Web ページ、アプリケーション、及び本明細書で説明される他のデータ及び媒体コンテンツを相互通信し、処理するためにシステム 16 を動作させ、構成するための命令を実装するコンピュータ・プログラム・コード 26 は、好ましくはダウンロード可能であり、ハードディスクに記憶されるが、プログラム・コード全体又はその一部は、ROM 又は RAM のような周知の他の揮発性又は不揮発性メモリ媒体又は装置に記憶されてもよく、又はフロッピーディスク、光ディスク、デジタル多用途ディスク（DVD）、コンパクト・ディスク（CD）、マイクロドライブ、磁気光学ディスク、磁気又は光カード、ナノシステム（分子メモリ IC を含む）、又は命令及び／又はデータを記憶するのに適した任意の他のタイプのコンピュータ読み取り可能媒体又は装置上に提供されてもよい。さらに、プログラム・コード全体、又はその一部は、周知の通信媒体及びプロトコル（例えば、TCP/IP、HTTP、HTTPS、イーサネット（登録商標）など）を用いて、ソフトウェア・ソースから通信媒体、例えば、インターネット経由、又は他のサーバから送信及びダウンロードされ、又は周知の通信媒体及びプロトコルを用いて周知の他の従来のネットワーク接続（例えば、エクストラネット、VPN、LAN など）を介して送信されてもよい。また、開示された実装のためのコンピュータ・コードは、クライアント・システム及び／又はサーバ又はサーバ・システム上で、例えば、C、C++、HTML、任意の他のマークアップ言語、Java（TM）、JavaScript（登録商標）、ActiveX、VBScript のような任意の他のスクリプト言語、及び周知の多くの他のプログラミング言語で実行することができる任意のプログラミング言語で実現可能であることが理解されよう。（Java（TM）は、Sun Microsystems, Inc. の商標である）。

#### 【0090】

いくつかの実装によれば、各システム 16 は、システム 16 のテナントとしてのユーザ・システム 12 によるアクセスをサポートするために、ユーザ（クライアント）システム 12 にウェブ・ページ、フォーム、アプリケーション、データ、及びメディア・コンテンツを提供するように構成される。このように、システム 16 は、データが共有されない限り、各テナントのデータを分離しておくためのセキュリティ・メカニズムを提供する。複数の M T S が使用される場合、それらは互いに近接して配置されるか（例えば、単一の建物又はキャンパスに位置するサーバ・ファーム）、又はそれらは互いに離れた場所（例えば、A 市に位置する 1 つ以上のサーバ及び B 市に位置する 1 つ以上のサーバ）で分散されるかもしれない。本明細書で使用されるように、各 M T S は、ローカルに、又は 1 つ以上の地理的位置にわたって分散された 1 つ以上の論理的及び／又は物理的に接続されたサーバを含むことができる。さらに、用語「サーバ（server）」は、処理ハードウェア及びプロセス空間を含むシステムのようなあるタイプのコンピューティング・デバイス、メモリ装置又はデータベースのような関連記憶媒体、及び場合によっては、当技術分野で周知のデータベース・アプリケーション（例えば、OODBMS 又は RDBMS）を指すことを意味する。また、「サーバ・システム（server system）」及び「サーバ（server）」は、本明細書ではしばしば互換的に使用されることも理解されたい。同様に、本明細書で説明のデータベース・オブジェクトは、単一のデータベース、分散データベース、分散データベースの集合、冗長なオンライン・バックアップ又はオフライン・バックアップ又は他の冗長性を有するデータベースなどとして実装することができ、分散データベース又は記憶装置ネットワーク及び関連する処理インテリジェンスを含むこ

とができる。

【 0 0 9 1 】

図 9 B は、図 9 A の要素のいくつかの実装及びこれらの要素間の種々の可能な相互接続の例のブロック図を示す。すなわち、図 9 B は、環境 1 0 も示している。しかしながら、図 9 B では、いくつかの実装におけるシステム 1 6 の要素及び種々の相互接続がさらに示されている。図 9 B は、ユーザ・システム 1 2 が、プロセッサ・システム 1 2 A、メモリ・システム 1 2 B、入力システム 1 2 C、及び出力システム 1 2 D を含み得ることを示す。図 9 B は、ネットワーク 1 4 及びシステム 1 6 を示す。図 9 B はまた、システム 1 6 が、テナント・データ記憶装置 2 2、テナント・データ 2 3、システム・データ記憶装置 2 4、システム・データ 2 5、ユーザ・インターフェース ( U I ) 3 0、アプリケーション・プログラム・インターフェース ( A P I ) 3 2、P L / S O Q L 3 4、保存ルーチン 3 6、アプリケーション設定メカニズム 3 8、アプリケーション・サーバ 5 0 1 ~ 5 0 N、システム・プロセス空間 5 2、テナント・プロセス空間 5 4、テナント管理プロセス空間 6 0、テナント記憶空間 6 2、ユーザ記憶装置 6 4、及びアプリケーション・メタデータ 6 6 を含むことができることを示す。他の実装では、環境 1 0 は、上述の要素と同じ要素を持たず、及び / 又は上述の要素の代わりに、又はそれに加えて、他の要素を有してもよい。

【 0 0 9 2 】

ユーザ・システム 1 2、ネットワーク 1 4、システム 1 6、テナント・データ記憶装置 2 2、及びシステム・データ記憶装置 2 4 は、図 9 A において上で検討した。ユーザ・システム 1 2 に関して、プロセッサ・システム 1 2 A は、1 つ以上のプロセッサの任意の組み合わせであってもよい。メモリ・システム 1 2 B は、1 つ以上のメモリ・デバイス、短期メモリ、及び / 又は長期メモリのいずれかの組み合わせであってもよい。入力システム 1 2 C は、1 つ以上のキーボード、マウス、トラックボール、スキャナ、カメラ、及び / 又はネットワークへのインターフェースなどの入力装置の任意の組み合わせであってもよい。出力システム 1 2 D は、1 つ以上のモニタ、プリンタ、及び / 又はネットワークへのインターフェースなどの出力装置の任意の組み合わせであってもよい。図 9 B に示すように、システム 1 6 は、一組のアプリケーション・サーバ 5 0 として実装されたネットワーク・インターフェース 2 0 ( 図 9 A の ) と、アプリケーション・プラットフォーム 1 8 と、テナント・データ記憶装置 2 2 と、システム・データ記憶装置 2 4 とを含むことができる。また、個々のテナント・プロセス空間 5 4 及びテナント管理プロセス空間 6 0 を含むシステム・プロセス空間 5 2 が示されている。各アプリケーション・サーバ 5 0 は、テナント・データ記憶装置 2 2 及びその中のテナント・データ 2 3、ならびにシステム・データ記憶装置 2 4 及びその中のシステム・データ 2 5 と通信して、ユーザ・システム 1 2 のリクエストを処理するように構成することができる。テナント・データ 2 3 は、個々のテナント記憶空間 6 2 に分割されてもよく、これは、データの物理的配置及び / 又は論理的配置であってもよい。各テナント記憶空間 6 2 内において、ユーザ記憶装置 6 4 及びアプリケーション・メタデータ 6 6 は、各ユーザに対して同様に割り当てられ得る。例えば、ユーザの最新に使用された ( M R U ) 項目のコピーは、ユーザ記憶装置 6 4 に記憶されてもよい。同様に、テナントである組織全体に対する M R U 項目のコピーは、テナント記憶空間 6 2 に記憶されてもよい。U I 3 0 は、ユーザ・インターフェースを提供し、A P I 3 2 は、ユーザ・システム 1 2 のユーザ及び / 又は開発者に、システム 1 6 に常駐するプロセスにアプリケーションプログラマインターフェースを提供する。テナント・データ及びシステム・データは、1 つ以上の O r a c l e ( R ) データベースなど、様々なデータベースに保存することができる。

【 0 0 9 3 】

アプリケーション・プラットフォーム 1 8 は、アプリケーション開発者のアプリケーションの作成及び管理をサポートするアプリケーション設定メカニズム 3 8 を含み、これは、例えば、テナント管理プロセス 6 0 によって管理される 1 つ以上のテナント・プロセス空間 5 4 として、加入者による実行のために、保存ルーチン 3 6 によってテナント・データ記憶装置 2 2 にメタデータとして保存され得る。このようなアプリケーションへの呼び出



しは、API 32 にプログラミング言語スタイルのインターフェース拡張を提供する PL / SQL 34 を使用してコード化することができる。いくつかの PL / SQL 言語実装の詳細な説明は、2010年6月1日に発行され、その全体及びすべての目的のために参照により本明細書に組み込まれる、「マルチテナント・オンデマンド・データベース・サービスを介して開発されたアプリケーションへのアクセスを許可するための方法及びシステム (METHOD AND SYSTEM FOR ALLOWING ACCESS TO DEVELOPED APPLICATIONS VIA A MULTI-TENANT ON-DEMAND DATABASE SERVICE)」という名称の共通の譲渡された米国特許第 7,730,478 号で検討されている。アプリケーションへの呼び出しは、1つ以上のシステム・プロセスによって検出することができ、このシステム・プロセスは、呼び出しを行う加入者のためのアプリケーション・メタデータ 66 を検索し、そのメタデータを仮想マシンのアプリケーションとして実行することを管理する。

10

#### 【0094】

各アプリケーション・サーバ 50 は、例えば、異なるネットワーク接続を介してシステム・データ 25 及びテナント・データ 23 へのアクセスを有するデータベース・システムに通信可能に接続されてもよい。例えば、1つのアプリケーション・サーバ 50 1 は、ネットワーク 14 (例えば、インターネット)を介して接続されてもよく、別のアプリケーション・サーバ 50<sub>N-1</sub> は、直接ネットワークリンクを介して接続されてもよく、別のアプリケーション・サーバ 50<sub>N</sub> は、さらに異なるネットワーク接続によって接続されてもよい。転送制御プロトコル及びインターネットプロトコル (TCP / IP) は、アプリケーション・サーバ 50 とデータベース・システムとの間で通信するための典型的なプロトコルである。しかしながら、他のトランスポート・プロトコルが、使用されるネットワーク相互接続に依存してシステムを最適化するために使用され得ることは、当業者に明らかになるだろう。

20

#### 【0095】

特定の実装では、各アプリケーション・サーバ 50 は、テナントである任意の組織に関連する任意のユーザに対するリクエストを処理するように構成される。何らかの理由で、いつでもサーバ・プールからアプリケーション・サーバを追加及び削除できることが望ましいため、特定のアプリケーション・サーバ 50 に対するユーザ及び/又は組織に対するサーバ親和性 (affinity) は好ましくは存在しない。従って、一実施形態では、負荷分散機能 (例えば、F5 Big-IP ロード・バランサ) を実装するインターフェース・システムが、アプリケーション・サーバ 50 とユーザ・システム 12 との間で通信可能に接続されて、アプリケーション・サーバ 50 にリクエストを分配する。ひとつの実装では、ロード・バランサは、最小接続アルゴリズムを使用して、ユーザ・リクエストをアプリケーション・サーバ 50 にルーティングする。ラウンド・ロビンや観測応答時間などの負荷分散アルゴリズムの他の例も使用できる。例えば、ある実装では、同じユーザからの3つの連続したリクエストが3つの異なるアプリケーション・サーバ 50 に到達し、異なるユーザからの3つのリクエストが同じアプリケーション・サーバ 50 に到達し得る。このようにして、例として、システム 16 はマルチテナントであり、システム 16 は、異なるユーザ及び組織にわたる異なるオブジェクト、データ及びアプリケーションの保存及びアクセスを処理する。

30

40

#### 【0096】

記憶装置の例として、1つのテナントは、各セールスマンがシステム 16 を使って自身の販売プロセスを管理する販売員 (sales force) を雇用する会社かもしれない。従って、ユーザは、コンタクト・データ、リード・データ、顧客フォローアップ・データ、パフォーマンス・データ、目標、及び進捗データ等を、そのユーザの個人的販売プロセス (例えば、テナント・データ記憶装置 22 で) に適用可能である。MTS 構成の例では、アクセス、閲覧、修正、報告、送信、計算等のすべてのデータ及びアプリケーションは、ネットワーク・アクセス以上のものを有しないユーザ・システムによって保持及びアクセスすることができるので、ユーザは、多くの異なるユーザ・システムのいずれかから

50

自分の販売努力及びサイクルを管理することができる。例えば、セールスマンが顧客を訪問し、顧客がロビーにインターネット・アクセスを持っている場合、セールスマンは、顧客がロビーに到着するのを待つ間に、その顧客に関する重要な更新を取得することができる。

【 0 0 9 7 】

各ユーザのデータは、各ユーザの雇用主とは無関係に他のユーザのデータから分離されるかもしれないが、いくつかのデータは、テナントである所定の組織に対して、複数のユーザ又は全ユーザによって共有又はアクセス可能な組織全体のデータであるかもしれない。従って、テナント・レベルで割り当てられるシステム 1 6 によって管理されるいくつかのデータ構造があるかもしれないが、他のデータ構造はユーザ・レベルで管理されるかもしれない。M T S は潜在的な競合者を含む複数のテナントをサポートするかもしれないため、M T S はデータ、アプリケーション、及びアプリケーションの利用を分離したセキュリティ・プロトコルを持つべきである。また、多くのテナントが独自のシステムを保持するのではなく、M T S にアクセスすることを選択するかもしれないため、冗長性、使用可能時間 ( u p - t i m e )、及びバックアップは、M T S に実装されるかもしれない付加的な機能である。ユーザ固有のデータ及びテナント固有のデータに加えて、システム 1 6 は、複数のテナント又は他のデータによって使用可能なシステム・レベル・データを保持することもできる。このようなシステム・レベルのデータは、テナント間で共有可能な産業レポート、ニュース、投稿などを含み得る。

【 0 0 9 8 】

特定の実装では、ユーザ・システム 1 2 ( クライアント・システムであってもよい ) は、アプリケーション・サーバ 5 0 と通信して、テナント・データ記憶装置 2 2 及び / 又はシステム・データ記憶装置 2 4 に 1 つ以上のクエリを送信することを含み得るシステム 1 6 からのシステム・レベル及びテナント・レベルのデータをリクエスト及び更新する。システム 1 6 ( 例えば、システム 1 6 のアプリケーション・サーバ 5 0 ) は、所望の情報にアクセスするように設計された 1 つ以上の S Q L ステートメント ( 例えば、1 つ以上の S Q L クエリ ) を自動的に生成する。システム・データ記憶装置 2 4 は、データベースからリクエストされたデータにアクセスするための照会計画を生成することができる。

【 0 0 9 9 】

各データベースは、一般的に、予め定義されたカテゴリにフィットされたデータを含む論理テーブルの組のようなオブジェクトの集合として見ることができる。「テーブル ( t a b l e ) 」は、データ・オブジェクトの 1 つの表現であり、本明細書では、いくつかの実装に従ってオブジェクト及びカスタム・オブジェクトの概念的記述を単純化するために使用され得る。「テーブル」及び「オブジェクト ( o b j e c t ) 」は、本明細書において互換的に使用され得ることを理解されたい。各テーブルは、通常、表示可能なスキーマ内の列又はフィールドとして論理的に配置された 1 つ以上のデータ・カテゴリを含む。テーブルの各行又はレコードには、フィールドによって定義される各カテゴリのデータのインスタンスが含まれる。例えば、C R M データベースは、名前、住所、電話番号、ファックス番号などの基本的な連絡先情報のためのフィールドを有する顧客を記述するテーブルを含むことができる。別の表は、顧客、製品、販売価格、日付などの情報に関するフィールドを含む、発注書を記載してもよい。

【 0 1 0 0 】

いくつかのマルチテナント・データベース・システムにおいて、すべてのテナントが使用するための標準エンティティ・テーブルが提供される場合がある。C R M データベース・アプリケーションの場合、そのような標準エンティティは、各々が事前に定義されたフィールドを含む、ケース、アカウント、コンタクト、リード、及び機会データ・オブジェクトのためのテーブルを含む。用語「エンティティ ( e n t i t y ) 」は、本明細書中で「オブジェクト ( o b j e c t ) 」及び「テーブル ( t a b l e ) 」と交換可能に使用されてもよいことを理解されたい。いくつかのマルチテナント・データベース・システムでは、テナントはカスタム・オブジェクトの作成及び保存を許可されるか、又は、例えば、カ

スタム・インデックス・フィールドを含む標準オブジェクトのカスタム・フィールドを作成することによって、標準エンティティ又はオブジェクトをカスタマイズすることを許可される場合がある。2010年8月17日に発行され、参照によりその全体及びあらゆる目的で本明細書に組み込まれた、共有に譲渡された、Weissman他による米国特許第7,779,039号「マルチテナント・データベース・システムにおけるカスタム・エン트리及びフィールド(CUSTOM ENTRIES AND FIELDS IN A MULTI-TENANT DATABASE SYSTEM)」は、マルチテナント・データベース・システムにおいて標準オブジェクトをカスタマイズするだけでなく、カスタム・オブジェクトを作成するためのシステム及び方法を教示する。特定の実装では、例えば、すべてのカスタム・エンティティ・データ行は、単一のマルチテナント物理テーブルに記憶され、これは、組織毎に複数の論理テーブルを含むことがある。顧客にとっては、複数の「テーブル(table)」が実際に1つの大きなテーブルに記憶されていること、あるいは、そのデータが他の顧客のデータと同じテーブルに記憶されていることがトランスペアレントである。

#### 【0101】

図10Aは、いくつかの実装に従った、オンデマンド・データベース・サービス環境900のアーキテクチャ構成要素の一例のシステム図を示す。クラウド904内に位置するクライアント・マシンは、本明細書で説明されるように、一般に、組み合わされた1つ以上のネットワークを指し、1つ以上のエッジ・ルータ908及び912を介してオンデマンド・データベース・サービス環境と通信することができる。クライアント・マシンは、上述のユーザ・システム12の任意の例であり得る。エッジ・ルータは、ファイアウォール916を介して1つ以上のコア・スイッチ920及び924と通信することができる。コア・スイッチは、ロード・バランサ928と通信することができ、ロード・バランサ928は、ポッド940及び944のような異なるポッド上にサーバ負荷を分配することができる。ポッド940及び944は、それぞれ1つ以上のサーバ及び/又は他の計算リソースを含んでもよく、オンデマンドサービスを提供するために使用されるデータ処理及び他の動作を実行してもよい。ポッドとの通信は、ポッド・スイッチ932及び936を介して行われてもよい。オンデマンド・データベース・サービス環境の構成要素は、データベース・ファイアウォール948及びデータベース・スイッチ952を介してデータベース記憶装置956と通信することができる。

#### 【0102】

図10A及び図10Bに示すように、オンデマンド・データベース・サービス環境にアクセスすることは、種々の異なるハードウェア及び/又はソフトウェア構成要素間で送信される通信を含むことができる。さらに、オンデマンド・データベース・サービス環境900は、実際のオンデマンド・データベース・サービス環境の単純化された表現である。例えば、図10A及び10Bには、各タイプの1つ又は2つのデバイスのみが示されているが、オンデマンド・データベース・サービス環境のいくつかの実装は、各タイプの1つ又は多くのデバイスの範囲を含むことができる。また、オンデマンド・データベース・サービス環境は、図10A及び10Bに示される各デバイスを含む必要はなく、又は図10A及び10Bに示されない追加デバイスを含むこともできる。

#### 【0103】

さらに、オンデマンド・データベース・サービス環境900内の1つ以上の装置は、同一の物理的装置又は異なるハードウェア上に実装されてもよい。一部の装置は、ハードウェア又はハードウェアとソフトウェアの組み合わせを使用して実装されてもよい。従って、本明細書において使用される「データ処理装置(data processing apparatus)」、「マシン(machine)」、「サーバ(server)」及び「デバイス(device)」のような用語は、単一のハードウェア・デバイスに限定されず、むしろ、説明された機能を提供するように構成された任意のハードウェア及びソフトウェアを含む。

#### 【0104】

10

20

30

40

50

クラウド 904 は、しばしばインターネットを含むデータ・ネットワーク又はデータ・ネットワークの組み合わせを指すことを意図している。クラウド 904 内に位置するクライアント・マシンは、オンデマンド・データベース・サービス環境と通信して、オンデマンド・データベース・サービス環境によって提供されるサービスにアクセスすることができる。例えば、クライアント・マシンは、情報を検索、記憶、編集、及び/又は処理するために、オンデマンド・データベース・サービス環境にアクセスすることができる。

【0105】

いくつかの実装では、エッジ・ルータ 908 及び 912 は、クラウド 904 とオンデマンド・データベース・サービス環境 900 の他の構成要素との間でパケットをルーティングする。エッジ・ルータ 908 及び 912 は、ボーダー・ゲートウェイ・プロトコル (BGP) を採用してもよい。BGP は、インターネットのコア・ルーティング・プロトコルである。エッジ・ルータ 908 及び 912 は、インターネット上の自律システム間のネットワーク到達性を指定する IP ネットワーク又は「プレフィックス (prefixes)」の表を保持することができる。

10

【0106】

1 つ以上の実装において、ファイアウォール 916 は、オンデマンド・データベース・サービス環境 900 の内部構成要素をインターネット・トラフィックから保護することができる。ファイアウォール 916 は、一組のルール及び他の基準に基づいて、オンデマンド・データベース・サービス環境 900 の内部構成要素へのアクセスをブロック、許可、又は拒否することができる。ファイアウォール 916 は、パケット・フィルタ、アプリケーション・ゲートウェイ、ステートフル・フィルタ、プロキシ・サーバー、又は他のタイプのファイアウォールのうちの 1 つ以上として動作することができる。

20

【0107】

いくつかの実装では、コア・スイッチ 920 及び 924 は、オンデマンド・データベース・サービス環境 900 内でパケットを転送する大容量スイッチである。コア・スイッチ 920 及び 924 は、オンデマンド・データベース・サービス環境内の異なる構成要素間でデータを迅速にルーティングするネットワーク・ブリッジとして構成されてもよい。

【0108】

いくつかの実装では、2 つ以上のコア・スイッチ 920 及び 924 の使用は、冗長性及び/又は遅延の低減を提供し得る。いくつかの実装では、ポッド 940 及び 944 は、オンデマンド・データベース・サービス環境によって提供されるコアデータ処理及びサービス機能を実行することができる。各ポッドは、種々のタイプのハードウェア及び/又はソフトウェアのコンピューティング・リソースを含み得る。ポッド・アーキテクチャの一例は、図 10B を参照してより詳細に検討される。

30

【0109】

いくつかの実施態様では、ポッド 940 と 944 との間の通信は、ポッド・スイッチ 932 と 936 を介して行われてもよい。ポッド・スイッチ 932 及び 936 は、ポッド 940 及び 944 と、クラウド 904 内に位置するクライアント・マシンとの間の通信を、例えば、コア・スイッチ 920 及び 924 を介して容易にすることができる。また、ポッド・スイッチ 932 及び 936 は、ポッド 940 及び 944 とデータベース記憶装置 956 との間の通信を容易にすることができる。

40

【0110】

いくつかの実装では、ロード・バランサ 928 は、ポッド 940 と 944 との間にワークロードを分配することができる。ポッド間のオンデマンド・サービス・リクエストのバランスをとることは、リソースの利用を改善し、スループットを増加させ、応答時間を短縮し、及び/又はオーバーヘッドを低減するのに役立つ。ロード・バランサ 928 は、トラフィックを分析し転送するための多層スイッチを含むことができる。

【0111】

いくつかの実装では、データベース記憶装置 956 へのアクセスは、データベース・ファイアウォール 948 によって保護されてもよい。データベース・ファイアウォール 948

50

は、プロトコル・スタックのデータベース・アプリケーション層で動作するコンピュータ・アプリケーション・ファイアウォールとして作用してもよい。データベース・ファイアウォール 948 は、構造照会言語 (SQL) インジェクション、データベース・ルートキット、及び不正な情報開示などのアプリケーション攻撃からデータベース記憶装置 956 を保護することができる。

【0112】

いくつかの実装において、データベース・ファイアウォール 948 は、ゲートウェイ・ルータに渡す前に、プロキシ・トラフィックに対して 1 つ以上の形式の逆プロキシ・サービスを使用するホストを含むことができる。データベース・ファイアウォール 948 は、データベース・トラフィックの内容を検査し、特定のコンテンツ又はデータベース・リクエストをブロックすることができる。データベース・ファイアウォール 948 は、TCP/IP スタックの上の SQL アプリケーション・レベルで動作し、データベース又は SQL 管理インターフェースへのアプリケーションの接続を管理し、データベース・ネットワーク又はアプリケーション・インターフェースとの間を往復するパケットをインターセプトし (intercepting)、実施する (enforcing)。

【0113】

いくつかの実装では、データベース記憶装置 956 との通信は、データベース・スイッチ 952 を介して行われてもよい。マルチテナント・データベース記憶装置 956 は、データベース・クエリを処理するための 2 つ以上のハードウェア及び / 又はソフトウェア構成要素を含むことができる。従って、データベース・スイッチ 952 は、オンデマンド・データベース・サービス環境の他の構成要素 (例えば、ポッド 940 及び 944) によって送信されたデータベース・クエリを、データベース記憶装置 956 内の正しい構成要素に導くことができる。

【0114】

いくつかの実装では、データベース記憶装置 956 は、多くの異なる組織によって共有されるオンデマンド・データベース・システムである。オンデマンド・データベース・サービスは、マルチテナント・アプローチ、仮想化アプローチ、又は任意の他のタイプのデータベース・アプローチを採用することができる。オンデマンド・データベース・サービスは、図 10A 及び図 10B を参照して、より詳細に検討される。

【0115】

図 10B は、いくつかの実装に従った、オンデマンド・データベース・サービス環境のアーキテクチャ構成要素の例をさらに説明するシステム図を示す。ポッド 944 は、オンデマンド・データベース・サービス環境 900 のユーザにサービスを提供するために使用することができる。いくつかの実装では、各ポッドは、種々のサーバ及び / 又は他のシステムを含み得る。ポッド 944 は、1 つ以上のコンテンツ・バッチ・サーバ 964、コンテンツ検索サーバ 968、クエリ・サーバ 982、ファイル・サーバ 986、アクセス制御システム (ACS) サーバ 980、バッチ・サーバ 984、及びアプリ・サーバ 988 を含む。また、ポッド 944 は、データベース・インスタンス 990、クイック・ファイル・システム (QFS) 992、及びインデクサ (indexers) 994 を含む。1 つ以上の実装において、ポッド 944 内のサーバ間の通信の一部又は全部がスイッチ 936 を介して送信されてもよい。

【0116】

コンテンツ・バッチ・サーバ 964 は、ポッドの内部リクエストを処理することができる。これらのリクエストは、長期にわたる場合もあれば、特定の顧客と結びついていない場合もある。例えば、コンテンツ・バッチ・サーバ 964 は、ログ・マイニング、クリーンアップ・ワーク、及びメンテナンス・タスクに関連するリクエストを処理することができる。

【0117】

コンテンツ検索サーバ 968 は、クエリ及びインデクサ機能を提供することができる。例えば、コンテンツ検索サーバ 968 によって提供される機能は、ユーザがオンデマンド・

10

20

30

40

50

データベース・サービス環境に記憶されたコンテンツを検索することを可能にし得る。

【 0 1 1 8 】

ファイル・サーバ 9 8 6 は、ファイル記憶装置 9 9 8 に記憶された情報に対するリクエストを管理することができる。ファイル記憶装置 9 9 8 は、ドキュメント、画像、及びベーシック・ラージ・オブジェクト ( B L O B s ) などの情報を記憶することができる。ファイル・サーバ 9 8 6 を使用して情報に対するリクエストを管理することにより、データベース上のイメージ・フットプリントを低減することができる。

【 0 1 1 9 】

クエリ・サーバ 9 8 2 は、1 つ以上のファイル・システムから情報を検索するために使用されてもよい。例えば、クエリ・システム 9 8 2 は、アプリ・サーバ 9 8 8 から情報に対するリクエストを受信し、次いで、ポッドの外側に位置する N F S 9 9 6 に情報クエリを送信することができる。

10

【 0 1 2 0 】

ポッド 9 4 4 は、異なる組織が同じデータベースへのアクセスを共有するマルチテナント環境として構成されたデータベース・インスタンス 9 9 0 を共有することができる。さらに、ポッド 9 4 4 によって提供されるサービスは、種々のハードウェア及び / 又はソフトウェアのリソースを必要とすることがある。いくつかの実装において、A C S サーバ 9 8 0 は、データ、ハードウェア・リソース、又はソフトウェア・リソースへのアクセスを制御することができる。

【 0 1 2 1 】

いくつかの実装において、バッチ・サーバ 9 8 4 は、指定された時間にタスクを実行するために使用されるバッチ・ジョブを処理することができる。従って、バッチ・サーバ 9 8 4 は、バッチ・ジョブをトリガするために、A p p サーバ 9 8 8 のような他のサーバに命令を送信してもよい。

20

【 0 1 2 2 】

いくつかの実装では、Q F S 9 9 2 は、カリフォルニア州サンタクララのサン・マイクロシステムズ ( S u n M i c r o s y s t e m s ( R ) ) から入手可能なオープン・ソース・ファイルシステムであってもよい。Q F S は、ポッド 9 4 4 内で利用可能な情報を記憶しアクセスするための高速アクセス・ファイル・システムとして機能し得る。Q F S 9 9 2 は、いくつかのボリューム管理機能をサポートし、多くのディスクをファイル・システムにグループ化することを可能にする。ファイル・システムのメタデータは、別々のディスクの組上に保持することができ、これは、長いディスク・シークが許容できないストリーミング・アプリケーションにとって有用であり得る。従って、Q F S システムは、ネットワーク・ファイルシステム 9 9 6 及び / 又は他の記憶システムに記憶されたデータを特定、検索、移動、及び / 又は更新するために、1 つ以上のコンテンツ検索サーバ 9 6 8 及び / 又はインデクサ 9 9 4 と通信してもよい。

30

【 0 1 2 3 】

いくつかの実装では、1 つ以上のクエリ・サーバ 9 8 2 は、ポッド 9 4 4 の外部に記憶された情報を検索及び / 又は更新するために、N F S 9 9 6 と通信してもよい。N F S 9 9 6 は、ポッド 9 4 4 内に位置するサーバが、ローカル記憶装置がアクセスされる方法と同様の方法で、ネットワークを介してファイルにアクセスするための情報にアクセスすることを可能にする。

40

【 0 1 2 4 】

いくつかの実装では、クエリ・サーバ 9 2 2 からのクエリは、ロード・バランサ 9 2 8 を介して N F S 9 9 6 に送信されてもよく、ロード・バランサ 9 2 8 は、オンデマンド・データベース・サービス環境で利用可能な種々のリソースにわたってリソース・リクエストを分配してもよい。また、N F S 9 9 6 は、Q F S 9 9 2 と通信して、N F S 9 9 6 に記憶された情報を更新し及び / 又はポッド 9 4 4 内に位置するサーバによって使用されるように Q F S 9 9 2 に情報を提供することができる。

【 0 1 2 5 】

50

いくつかの実装では、ポッドは、1つ以上のデータベース・インスタンス 990 を含んでもよい。データベース・インスタンス 990 は、QFS 992 に情報を送信することができる。情報が QFS に送信されるとき、追加のデータベース呼び出しを使用せずに、ポッド 944 内のサーバによって使用するために情報が利用可能である。

【0126】

いくつかの実装では、データベース情報はインデクサ 994 に送信されてもよい。インデクサ 994 は、データベース 990 及び / 又は QFS 992 で利用可能な情報のインデックスを提供することができる。インデックス情報は、ファイル・サーバ 986 及び / 又は QFS 992 に提供されてもよい。

【0127】

本明細書に説明又は参照される全部ではなく一部の技法は、ソーシャル・ネットワーキング・システム又はソーシャル・ネットワークとして本明細書に参照されるソーシャルネットワーキング・データベース・システムの一部として又は協働して実行される。ソーシャル・ネットワーキング・システムは、ソーシャル・ネットワーキング・システムの利用者として認識される人々間のコミュニケーションを促進するための一般的な方法になっている。ソーシャル・ネットワーキング・システムの一例は、カリフォルニア州サンフランシスコの *Salesforce.com, Inc.* が提供するチャター (*Chatter (R)*) である。*salesforce.com, Inc.* は、ソーシャル・ネットワーキング・サービス、CRM サービス、及びその他のデータベース管理サービスのプロバイダーであり、それらのいずれも、いくつかの実施態様において本明細書に開示される技法と組み合わせてアクセスし、使用することができる。これらの種々のサービスは、例えば、マルチテナント・データベース・システムの文脈において、クラウド・コンピューティング環境で提供することができる。従って、開示された技法は、ソフトウェアをローカルにインストールせずに、すなわち、クラウドを介して利用可能なサービスと対話するユーザのコンピューティング・デバイス上で実行することができる。開示された実装は、しばしば *Chatter (R)* を参照して記載されるが、当業者は、開示された技法は、*Chatter (R)* にも、セールスフォース・ドット・コム株式会社が提供するその他のサービス及びシステムにも限定されず、*Facebook (R)*、*LinkedIn (R)*、*Twitter (R)*、*Google+ (R)*、*Yammer (R)*、*Jive (R)* など、種々の他のデータベース・システム及び / 又はソーシャル・ネットワーキング・システムの文脈において実装され得ることを理解すべきである。

【0128】

ソーシャル・ネットワーキング・システムの中には、組織を含むさまざまな設定で実装できるものもある。例えば、ソーシャル・ネットワーキング・システムは、企業内、例えば企業内若しくは事業提携内のユーザ、又はそのような組織内のユーザのグループを接続するために実装することができる。例えば、*Chatter (R)* は、事業組織の部門の従業員ユーザがデータを共有したり、コミュニケーションしたり、互いに協力したりする際に、しばしば組織の事業を含む様々な社会的目的のために使用することができる。マルチテナント・データベース・システムの例において、組織内の各組織又はグループは、本明細書により詳細に説明されるように、システムの各テナントであり得る。

【0129】

いくつかのソーシャルネットワークシステムでは、ユーザは、フィード内の項目又はエントリとして提示される情報更新を含む、1つ以上のソーシャル・ネットワーク・フィードにアクセスすることができる。このようなフィード項目は、単一の情報更新又は個々の情報更新の集合を含むことができる。フィード項目は、文字ベースのデータ、オーディオ・データ、画像データ及び / 又はビデオ・データを含む種々のタイプのデータを含むことができる。ソーシャル・ネットワーク・フィードは、本明細書で説明されるようなコンピューティング・デバイスのディスプレイのようなディスプレイ装置上のグラフィカルユーザインターフェース (GUI) に表示することができる。情報更新は、種々のソースからの様々なソーシャルネットワークデータを含むことができ、オンデマンド・データベース・

10

20

30

40

50

サービス環境に保存することができる。いくつかの実装では、開示された方法、装置、システム、及びコンピュータ読み取り可能な記憶媒体は、マルチテナント・データベース環境において使用するように構成又は設計されてもよい。

#### 【0130】

いくつかの実装において、ソーシャル・ネットワーキング・システムは、ユーザが個々のユーザ及びユーザのグループを追跡することに加えて、ケース、アカウント、又は機会のようなCRMレコードの形態のデータ・オブジェクトを追跡することを可能にする。本明細書により詳細に説明されるように、データベースに記憶されたレコードの「フォロー(following)」により、ユーザは、ユーザがレコードにサブスクライブされたときに、そのレコードの進行を追跡することができる。レコードへの更新は、本明細書でレコードへの変更とも呼ばれ、レコード・フィード又はレコードにサブスクライブしたユーザのニュース・フィードのようなソーシャル・ネットワーク・フィード上で起こり且つ記憶され得る情報更新の一種である。レコード更新の例には、レコードのフィールド変更、レコードのステータスの更新、及びレコード自体の作成が含まれる。一部のレコードは公開でアクセス可能であり、任意のユーザがレコードを追跡できる一方で、他のレコードはプライベートであり、そのレコードをフォローするユーザには適切なセキュリティ・クリアランス/パーミッションが必須である。

10

#### 【0131】

情報更新には、特定のレコードとリンクしている場合とリンクしていない場合がある、様々なタイプの更新を含めることができる。例えば、情報更新は、ユーザによって送信されるソーシャル・メディア・メッセージであってもよく、別な方法では、ユーザのアクションに回答して、又はイベントに回答して生成されてもよい。ソーシャル・メディア・メッセージの例には、投稿、コメント、ユーザの個人的好みの「好み(likes)」及び「嫌い(dislikes)」のような表示、ユーザの状態への更新、アップロードされたファイル、及びユーザが送信したソーシャルネットワークデータ又はインターネット上の種々のドキュメント及び/又はウェブ・ページのような他のネットワークデータへのハイパーリンクが含まれる。投稿は、単語、フレーズ、ステートメント、質問、感情表現、及び/又はシンボルのような、英数字又は他の文字ベースのユーザ入力を含むことができる。コメントは、一般的に、投稿に対する回答、あるいは、単語、フレーズ、ステートメント、答え、質問、反応的な感情的表現及び/又はシンボルなどの、他の情報更新に対する回答を指す。マルチメディア・データは、投稿やコメントに含まれたり、リンクしたり、添付したりできる。例えば、投稿は、JPG画像又はアニメーション画像と組み合わせたテキスト・ステートメントを含むことができる。特定の投稿やコメントに応じて、好き又は嫌いを提出することができる。アップロードされたファイルの例には、プレゼンテーション、ドキュメント、マルチメディア・ファイルなどが含まれる。

20

30

#### 【0132】

ユーザは、上述のように、レコードにサブスクライブすることによって、レコードをフォローすることができる。ユーザは、他のタイプのデータ・オブジェクト、他のユーザ、ユーザのグループなどの他のエンティティをフォローすることもできる。このようなエンティティに関するフィード・トラッキング更新は、ユーザのニュース・フィードに受信及び含まれる情報更新の一種である。任意の数のユーザは、特定のエンティティを追跡することができる。従って、ユーザのそれぞれのニュース・フィード上で、そのエンティティに関連する情報更新を見ることができる。いくつかのソーシャル・ネットワークでは、ユーザは互いに接続を確立することによって互いに追従し合うことがあり、時にはお互いに「友達になる(friending)」と呼ばれる。このような接続を確立することによって、あるユーザは、他のユーザによって生成され、他のユーザに関して生成され、又は他の方法として他のユーザに関連する情報を見ることができる。例えば、第1のユーザは、第2のユーザによって第2のユーザの個人的なソーシャル・ネットワーク・ページに投稿された情報を見ることができる。このようなパーソナル・ソーシャル・ネットワーク・ページの1つの実装は、例えば、ユーザのプロファイルを表すウェブ・ページの形式における

40

50



、ユーザのプロファイル・ページである。一例において、第1のユーザが第2のユーザをフォローしているとき、第1のユーザのニュース・フィードは、第2のユーザのプロファイル・フィードにサブミットされた第2のユーザから投稿を受け取ることができる。ユーザのプロファイル・フィードは、本明細書で、ユーザのプロファイル・ページに表示されるソーシャル・ネットワーク・フィードの一例である、ユーザの「ウォール(wall)」とも呼ばれる。

#### 【0133】

いくつかの実装において、ソーシャル・ネットワーク・フィードは、ソーシャル・ネットワーキング・システムのユーザのグループに固有であり得る。例えば、ユーザのグループは、ニュース・フィードを公開する(publish)ことができる。グループのメンバーは、フィード及びグループのパーミッション構成に従って、このグループのフィードを見て、投稿することができる。グループ・コンテキストにおける情報更新には、グループ・ステータス情報の変更も含めることができる。

10

#### 【0134】

いくつかの実装では、一人以上のユーザから入力された投稿又はコメントのようなデータが、特定のユーザ、グループ、オブジェクト、又はソーシャル・ネットワーキング・システム内の他の構成に対してソーシャル・ネットワーク・フィードに提出されるとき、電子メール通知又は他のタイプのネットワーク通信が、ユーザのプロファイル・フィード、ニュース・フィード、又はレコード・フィードのような1つ以上のフィードの中にフィード項目としてデータを含めることに加えて、ユーザ、グループ、又はオブジェクトをフォローするすべてのユーザに送信されてもよい。いくつかのソーシャル・ネットワーキング・システムでは、そのような通知の発生は、より大きな会話の一部を形成する可能性がある公開された入力の最初のインスタンスに限定される。例えば、通知は、最初の投稿に対しては送信されるが、投稿に対するコメントに対しては送信されない。他のいくつかの実装では、そのような情報更新毎に別々の通知が送信される。

20

#### 【0135】

用語「マルチテナント・データベース・システム(multi-tenant database system)」は、一般に、データベース・システムのハードウェア及び/又はソフトウェアの種々の要素が1つ以上の顧客によって共有され得るシステムを指す。例えば、所定のアプリケーション・サーバは、多数の顧客に対するリクエストを同時に処理することができ、所定のデータベース・テーブルは、より多くの潜在的な顧客のために、フィード項目のようなデータの行を保存することができる。

30

#### 【0136】

「ユーザー・プロファイル(user profile)」又は「ユーザー・プロフィール(user's profile)」の例は、ソーシャル・ネットワーキング・システム及び/又はデータベース・システムの所定のユーザに関するデータを保存及び保持するように構成されたデータベース・オブジェクト又はオブジェクトのセットである。データは、名前、タイトル、電話番号、写真、経歴サマリー、及びステータス(例えば、ユーザが現在行っていることを記述するテキスト)などの一般的な情報を含み得る。本明細書で述べたように、データは、他のユーザによって作成されたソーシャル・メディア・メッセージを含むことができる。複数のテナントが存在する場合、ユーザは典型的には特定のテナントに関連付けられる。例えば、ユーザは、データベース・サービスを提供するデータベース・システムのテナントである企業のセールスマンであり得る。

40

#### 【0137】

用語「レコード(record)」は、一般に、値を持つフィールドを有し、データベース・システムに記憶されるデータ・エンティティを指す。レコードの例は、例えば、特定の(実際の又は潜在的な)ビジネス関係又はプロジェクトに関するCRMレコードの形式で、データベース・サービスのユーザによって作成されたデータ・オブジェクトのインスタンスである。レコードは、データベース・サービスによって定義されるデータ構造(標準オブジェクト)又はユーザによって定義されるデータ構造(カスタム・オブジェクト)

50

を持つことができる。例えば、レコードは、ユーザのビジネス・パートナー又は潜在的なビジネス・パートナー（例えば、クライアント、ベンダー、ディストリビュータなど）に対するものであってもよく、会社全体、子会社、又は会社における連絡先を記述する情報を含むことができる。別の例として、レコードは、既存のパートナーとの機会（例えば、販売の可能性）のようなユーザが取り組んでいるプロジェクト、又はユーザが得ようとしているプロジェクトであり得る。マルチテナント・データベース・システムの1つの実装において、テナントの各レコードは、共有テーブルに記憶された固有の識別子を有する。レコードは、オブジェクトの構造によって定義されるデータフィールド（例えば、特定のデータ・タイプと目的のフィールド）を持つ。レコードには、ユーザが定義したカスタム・フィールドもある。フィールドは、別のレコードであるか、又はそれへのリンクを含むことができ、それによってレコード間の親子関係を提供する。

10

#### 【0138】

用語「ソーシャル・ネットワーク・フィード (social network feed)」及び「フィード (feed)」は、本明細書中で互換的に使用され、一般に、フィード項目又は種々のタイプの情報及びデータを有するエントリの組み合わせ（例えば、リスト）を指す。そのようなフィード項目は、表示されるフィードの一部として提示される関連情報を検索するためにアクセスすることができる1つ以上のデータベース・テーブル、例えば、テーブル内の行として、保存及び保持することができる。用語「フィード項目 (feed item)」(又はフィード要素 (feed element)) は、一般に、ユーザによって提出される投稿のようなフィードで提示され得る情報の項目を指す。ユーザに関する情報のフィード項目は、データベースのユーザのプロファイル・フィードに表示することができ、一方、レコードに関する情報のフィード項目は、例として、データベースのレコード・フィードに表示することができる。プロファイル・フィードとレコード・フィードは、異なるタイプのソーシャル・ネットワーク・フィードの例である。第1のユーザ及びレコードをフォローする第2のユーザは、第1のユーザに関連するフィード項目及び第2のユーザのニュース・フィードに表示するためのレコードを受信することができ、これは別のタイプのソーシャル・ネットワーク・フィードである。いくつかの実装では、追跡された任意の数のユーザ及びレコードからのフィード項目を、特定のユーザの単一のソーシャル・ネットワーク・フィードに組み合わせることができる。

20

#### 【0139】

例えば、フィード項目は、テキスト・データのユーザ生成投稿のようなソーシャル・メディア・メッセージ、及びレコード又はプロファイルへのフィード・トラック更新、例えばレコードのフィールドへの変更であってもよい。フィード・トラッキング更新は、本明細書においてより詳細に説明される。フィードは、ソーシャル・メディア・メッセージとフィード・トラッキング更新の組み合わせであり得る。ソーシャル・メディア・メッセージは、ユーザによって作成されたテキストを含み、他のデータも含むことができる。ソーシャル・メディアのメッセージの例には、投稿、ユーザ・ステータス更新、及びコメントが含まれる。ソーシャル・メディア・メッセージは、ユーザのプロファイル又はレコード用に作成できる。投稿は、いくつかの制限を適用することができるが、様々なユーザ、潜在的に任意のユーザによって作成することができる。一例として、投稿は、ユーザのプロファイル・ページのウォール部分（多数の最近の投稿を含むことができる）又は複数の投稿を含むレコードの部分に作成することができる。投稿は、例えば、ユーザのプロファイル・フィードの一部として、ユーザのプロファイル・ページにGUIで表示されるとき、時系列に編成することができる。投稿とは対照的に、ユーザ・ステータス更新はユーザのステータスを変更し、そのユーザ又は管理者によって行うことができる。レコードは、ステータスを持つこともでき、その更新は、レコードの所有者、又はレコードに対する適切な書き込みアクセス・パーミッションを持つ他のユーザによって提供される。所有者は、単一のユーザ、複数のユーザ、又はグループになる。

30

40

#### 【0140】

いくつかの実装では、任意のフィード項目に対してコメントを行うことができる。いくつ

50

かの実装では、コメントは、特定のフィード・トラック更新、投稿、又はステータス更新に明示的に結び付けられたリストとして編成される。いくつかの実施態様では、コメントは、フィード項目の第1の層（階層的意味で）にはリストされないが、特定の第1の層フィード項目から分岐する第2の層としてリストされてもよい。

#### 【0141】

「フィード・トラック更新 (feed tracked update)」は、本明細書中では「フィード更新 (feed update)」とも呼ばれ、情報更新の1つのタイプであり、一般に、イベントを表すデータを指す。フィード・トラッキング更新は、イベントにตอบสนองしてデータベース・システムによって生成されたテキストを含み、1つ以上のフィードに含める可能性のある1つ以上のフィード項目として提供される。1つの実装において、データは最初に記憶され、次に、データベース・システムは、後に、そのデータを使用して、イベントを説明するためのテキストを作成することができる。データ及び/又はテキストの両方は、本明細書で使用されるように、フィード・トラック更新であり得る。種々の実装において、イベントはレコードの更新であってもよく、及び/又はユーザによる特定のアクションによってトリガされてもよい。イベントのトリガとなるアクションは、構成可能である。どのイベントが生成されたフィード・トラッキング更新を持ち、どのフィード更新が送信され、ユーザも構成可能である。ソーシャル・メディア・メッセージやその他の種類のフィード更新は、レコードのフィールド又は子オブジェクトとして保存できる。例えば、フィードはレコードの子オブジェクトとして保存できる。

#### 【0142】

「グループ (group)」は、一般に、ユーザの集合である。いくつかの実装において、グループは、同一又は類似の属性を持つユーザ、又はメンバーシップによって定義されてもよい。いくつかの実装では、本明細書において「グループ・ニュース・フィード (group news feed)」とも呼ばれる「グループ・フィード (group feed)」は、グループ内の任意のユーザに関する1つ以上のフィード項目を含む。いくつかの実装では、グループ・フィードは、グループ全体、グループの目的、グループの説明、及びグループのレコード並びにグループに関連して保存された他のオブジェクトに関する情報更新及び他のフィード項目も含む。グループ・レコード更新や、投稿、コメント、好みなどのソーシャル・メディア・メッセージを含む情報更新のスレッドは、グループ会話を定義し、時間の経過とともに変化させることができる。

#### 【0143】

「エンティティ・フィード」又は「レコード・フィード」は、一般に、データベース内の特定のレコードに関するフィード項目のフィードを指す。このようなフィード項目には、レコードの変更に係るフィード・トラック更新、及びレコードに関するユーザによる投稿が含まれる。エンティティ・フィードは、任意の種類のフィード項目で構成できる。このようなフィードは、レコードに関連するウェブ・ページのようなページ、例えばレコードのホームページに表示することができる。本明細書で使用される「プロフィール・フィード」又は「ユーザ・プロフィール・フィード」は、一般に、特定のユーザに関するフィード項目のフィードを指す。一例において、プロフィール・フィードのためのフィード項目は、他のユーザが特定のユーザに対して作成又は送信する投稿及びコメント、及び特定のユーザによって行われる状態更新を含む。このようなプロフィール・フィードは、特定のユーザに関連するページに表示することができる。別の例では、プロフィール・フィード内のフィード項目は、特定のユーザによって作られた投稿と、特定のユーザの動作に基づいて開始されたフィード・トラック更新とを含むことができる。

#### 【0144】

開示された実装のいくつかは、複数のテナントをサポートすることができるオンデマンド・データベース・サービスのフロント・エンドを提供するアプリケーション・サーバを有するシステムに関して記述されてもよいが、開示された実装は、マルチテナント・データベース又はアプリケーション・サーバへの展開に限定されない。いくつかの実装は、請求された実装の範囲から逸脱することなく、ORACLE (R)、IBMによるDB2 (R)

10

20

30

40

50

）等のような種々のデータベース・アーキテクチャを使用して実践することができる。

【 0 1 4 5 】

開示された実装のいくつかは、モジュラー方式又は統合方式でハードウェア及び／又はコンピュータ・ソフトウェアを使用する制御論理の形式で実現可能であることを理解されたい。ハードウェア及びハードウェアとソフトウェアの組み合わせを使用して、他のやり方及び／又は方法が可能である。

【 0 1 4 6 】

開示された任意の実施形態は、種々のタイプのハードウェア、ソフトウェア、ファームウェア、及びそれらの組み合わせで具体化され得る。例えば、本明細書に開示されるいくつかの技術は、少なくとも部分的に、本明細書で説明される種々のサービス及び動作を実行するためのプログラム命令、状態情報などを含むコンピュータ読み取り可能媒体によって実装されてもよい。プログラム命令の例は、コンパイラによって生成されるようなマシンコードと、サーバ又はインタプリタを使用する他のデータ処理装置のようなコンピューティング・デバイスによって実行され得る高レベルコードを含むファイルの両方を含む。コンピュータ読み取り可能媒体の例には、ハードディスク、フロッピーディスク、及び磁気テープのような磁気媒体；フラッシュメモリ、コンパクト・ディスク（ＣＤ）、又はデジタル多用途ディスク（ＤＶＤ）のような光媒体、磁気光学媒体、及びリード・オンリー・メモリ（「ＲＯＭ」）デバイス及びランダム・アクセス・メモリ（「ＲＡＭ」）デバイスのようなプログラム命令を記憶するように特別に構成されたハードウェア・デバイスが含まれるが、これらに限定されない。コンピュータ読み取り可能媒体は、そのような記憶装置の任意の組み合わせであってもよい。

【 0 1 4 7 】

本出願に記載される動作及び技法のいずれも、例えばオブジェクト指向技法を用いて、例えばＪａｖａ、Ｃ＋＋又はＰｅｒｌのような任意の適切なコンピュータ言語を用いてプロセッサによって実行されるソフトウェアコードとして実装することができる。ソフトウェアコードは、コンピュータ読み取り可能媒体上に一連の命令又はコマンドとして記憶されてもよい。ソフトウェア／プログラム・コードで符号化されたコンピュータ読み取り可能媒体は、互換装置にパッケージされるか、又は他の装置とは別個に（例えば、インターネットダウンロードを介して）提供されてもよい。このような任意のコンピュータ読み取り可能媒体は、単一のコンピューティング・デバイス又はコンピュータ・システム全体上に又はその中に存在してもよく、システム又はネットワーク内の他のコンピュータ読み取り可能媒体の中にあってもよい。コンピュータ・システム又はコンピューティング・デバイスは、本明細書で説明した結果のいずれかをユーザに提供するためのモニタ、プリンタ、又は他の適切なディスプレイを含むことができる。

【 0 1 4 8 】

本明細書においては、様々な実施例が記載されているが、それらは例示としてのみ提示されており、限定されるものではないことを理解されたい。従って、本出願の広がり及び範囲は、本明細書で説明する実装のいずれによっても制限されるべきではなく、以下の及び後に提出される請求項及びその等価物に従ってのみ規定されるべきである。

10

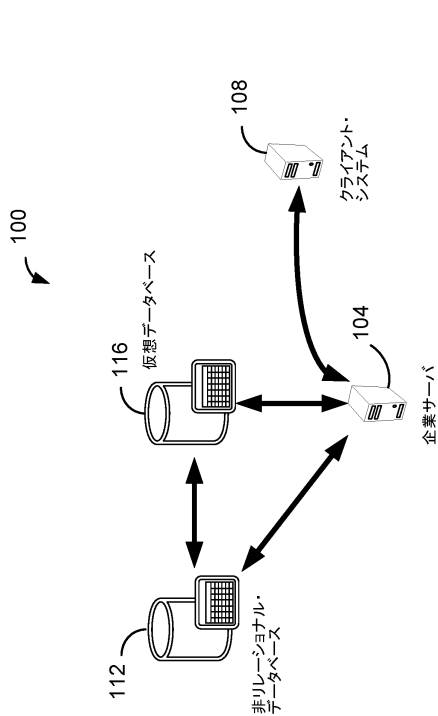
20

30

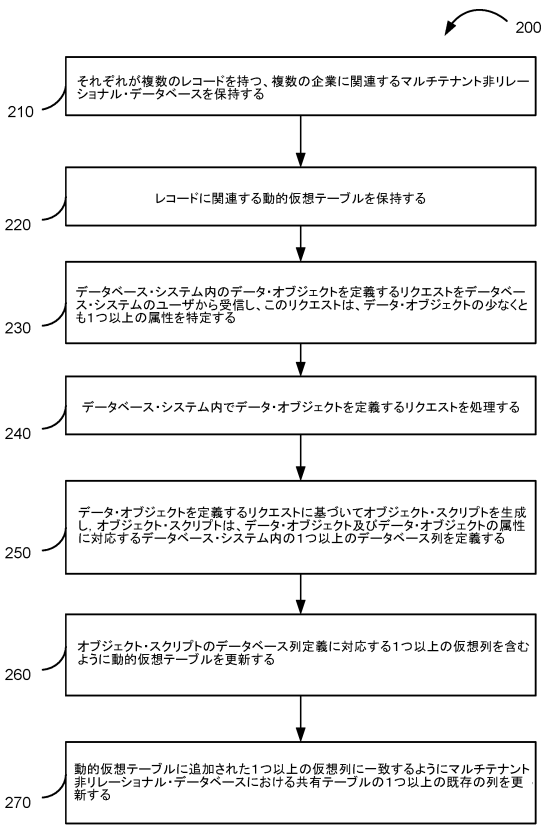
40

50

【図面】  
【図 1】



【図 2】



【図 3】

静的スキーマ  
ログイン・イベント

TENANT_ID	CHAR(15)
CREATED_DATE	DATE
CREATED_BY	CHAR(15)
EVENT_DATE	DATE
LOGIN_TYPE	CHAR(1)
USERNAME	CHAR(40)
LOGIN_STATUS	CHAR(2)

310

HBase1における物理レイアウト

TENANT_ID	CREATED_DATE	CREATED_BY	EVENT_DATE	LOGIN_TYPE	USERNAME	LOGIN_STATUS
TENANT_ID	CREATED_DATE	CREATED_BY	EVENT_DATE	LOGIN_TYPE	USERNAME	LOGIN_STATUS

320

【図 4】

動的スキーマ

PLATFORM\_OBJECT\_BASE (BASE TABLE)

TENANT_ID	CHAR(15)
OBJECT_TYPE	CHAR(3)
CREATED_DATE	DATE
CREATED_BY	CHAR(15)

410

10

20

30

40

50

【 図 5 】

### LOGIN\_EVENT View

PLATFORM\_\_OBJECT\_\_BASE上に定義される

510

EVENT_DATE	DATE
LOGIN_TYPE	CHAR(1)
USERNAME	CHAR(40)
LOGIN_STATUS	CHAR(2)

## FIELD\_CHANGE\_EVENT View

520

EVENT_DATE	DATE
OLD_VALUE	VARCHAR
NEW_VALUE	VARCHAR
PARENT_OBJECT_ID	CHAR(15)

LOGIN\_EVENT view for Customer Acme Corp

特定の顧客のLOGIN\_\_EVENTビュー上に定義される

530

ACME_SYSTEM_ID	CHAR(2)
CORRELATION_ID	CHAR(200)

LOGIN\_EVENT view for Customer Enterprise Inc

特定の顧客のLOGIN\_EVENTビュー上に定義される

540

ENTERPRISE_OBJECT_ID	CHAR(20)
----------------------	----------

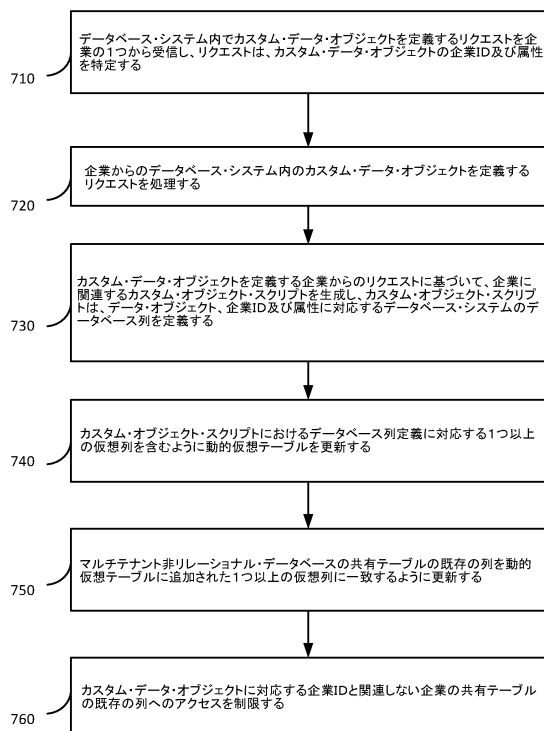
【 図 6 】

[illegible]

HBaseにおける物理レイアウト

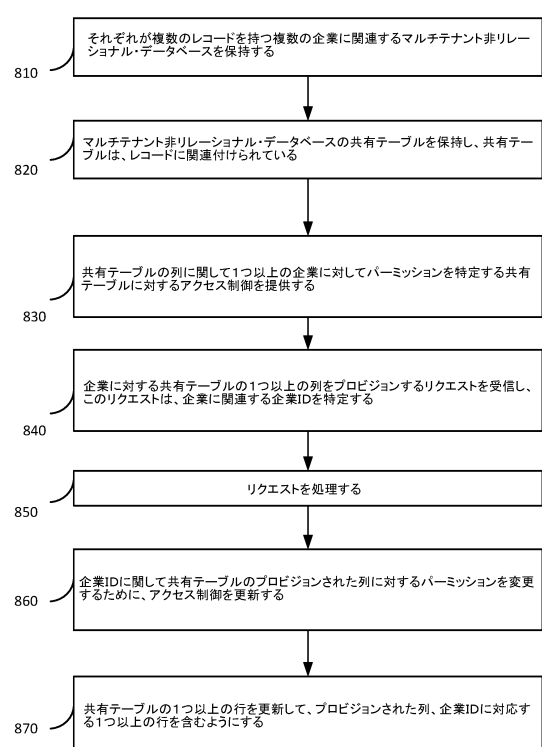
【圖 7】

700

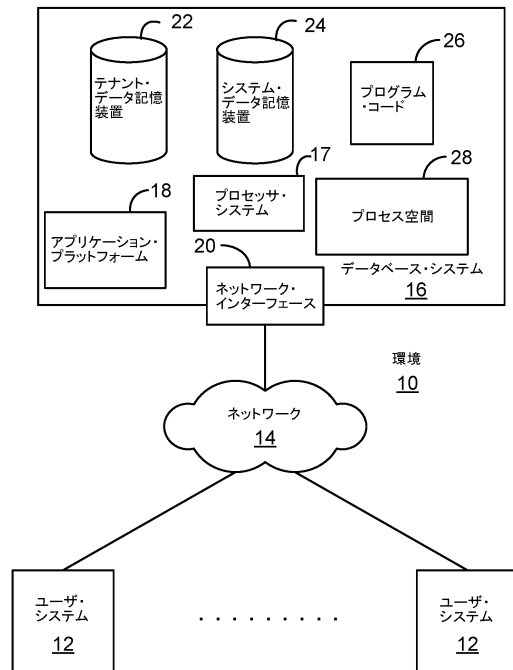


【図 8】

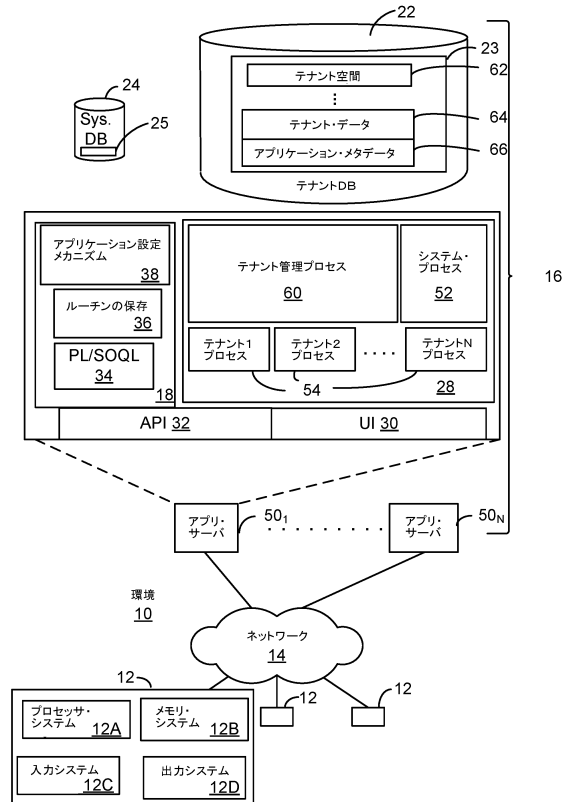
800



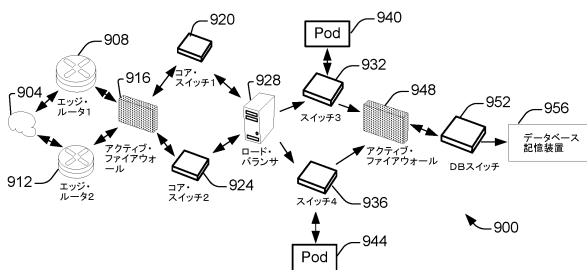
【図 9 A】



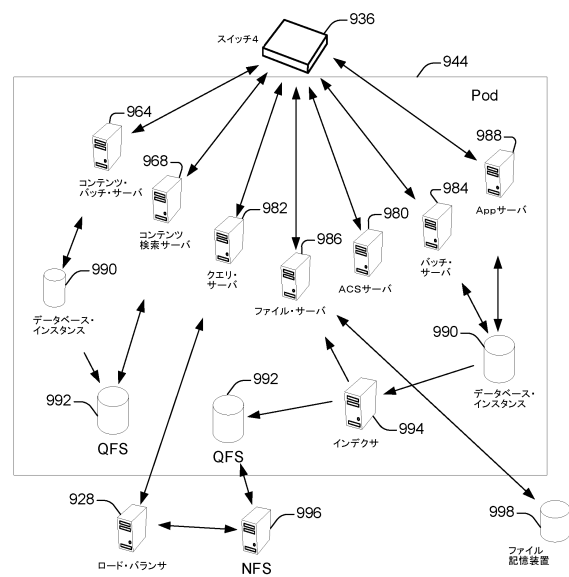
【図 9 B】



【図 10 A】



【図 10 B】



10

20

30

40

50

## フロントページの続き

(33)優先権主張国・地域又は機関

米国(US)

(31)優先権主張番号 15/283,145

(32)優先日 平成28年9月30日(2016.9.30)

(33)優先権主張国・地域又は機関

米国(US)

オックス サークル 2 5 8 2

(72)発明者 トーマン, アダム

アメリカ合衆国 カリフォルニア州 9 4 5 9 5, ウォールナット クリーク, ウィロー アヴェニ  
ュー 4 1

(72)発明者 レヴィン, イーライ

アメリカ合衆国 カリフォルニア州 9 4 1 2 1, サン フランシスコ, クレメント ストリート 2  
4 4 3, 5

(72)発明者 フェルナンド, ジャン アシタ

アメリカ合衆国 カリフォルニア州 9 4 1 1 6, サン フランシスコ, アロア ストリート 3 0 4 4

(72)発明者 ジェイン, サマールパン

アメリカ合衆国 カリフォルニア州 9 4 5 3 6, フリーモント, フォークナー コート 4 5 6 5

審査官 後藤 彰

(56)参考文献 米国特許出願公開第 2 0 1 5 / 0 1 4 2 7 8 3 (US, A 1)

米国特許出願公開第 2 0 0 5 / 0 2 2 3 0 2 2 (US, A 1)

米国特許出願公開第 2 0 1 4 / 0 3 8 0 0 5 1 (US, A 1)

米国特許出願公開第 2 0 1 2 / 0 1 9 1 7 3 5 (US, A 1)

(58)調査した分野 (Int.Cl., D B 名)

G 0 6 F 1 6 / 0 0 - 1 6 / 9 5 8