

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第6102444号
(P6102444)

(45) 発行日 平成29年3月29日 (2017.3.29)

(24) 登録日 平成29年3月10日 (2017.3.10)

(51) Int.Cl.

F I

G O 6 F 17/50 (2006.01)

G O 6 F 17/50 6 1 4 A

G O 6 F 17/30 (2006.01)

G O 6 F 17/30 1 7 0 Z

請求項の数 5 (全 19 頁)

(21) 出願番号 特願2013-80771 (P2013-80771)
 (22) 出願日 平成25年4月8日 (2013.4.8)
 (65) 公開番号 特開2014-203364 (P2014-203364A)
 (43) 公開日 平成26年10月27日 (2014.10.27)
 審査請求日 平成28年1月13日 (2016.1.13)

(73) 特許権者 000005223
 富士通株式会社
 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
 1号
 (74) 代理人 100089118
 弁理士 酒井 宏明
 (72) 発明者 松木 直之
 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
 1号 富士通株式会社内
 (72) 発明者 朝倉 健雄
 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
 1号 富士通株式会社内
 (72) 発明者 常盤 和宏
 福岡県福岡市早良区百道浜二丁目2番1号
 株式会社富士通九州システムズ内
 最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 設計書管理プログラム、設計書管理方法および情報処理装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

複数の項目が含まれる設計書を複数管理する設計書管理プログラムであって、

第1の設計書の第1の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、項目の識別情報と機能とを対応付けた第1の記憶部から、受け付けた該第1の項目に対応する機能を特定し、

特定した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第2の記憶部から抽出して、前記第1の項目に関連する設計書として出力する

処理をコンピュータに実行させることを特徴とする設計書管理プログラム。

【請求項 2】

前記第1の記憶部は、他の設計書において定義された項目の識別情報と前記機能を示す参照関係または被参照関係とを対応付け、

該出力する処理は、

該特定する機能が参照関係である場合、前記第1の設計書の前記第1の項目と参照関係にある前記参照関係に対応付けられた項目の識別情報を有する第2の設計書を抽出し、

該特定する機能が被参照関係である場合、前記第1の設計書の前記第1の項目と被参照関係にある前記被参照関係に対応付けられた項目の識別情報を有する第3の設計書を抽出し、

該抽出した設計書の前記項目の情報を出力する

処理を実行させることを特徴とする請求項1に記載の設計書管理プログラム。

10

20

【請求項 3】

前記第 2 の設計書を抽出する処理は、前記第 1 の設計書から上位の設計書へ遷移するように、前記参照関係を用いて前記第 2 の設計書を抽出し、

前記第 3 の設計書を抽出する処理は、最上位の設計書から下位の設計書へ遷移するように、前記被参照関係を用いて前記第 3 の設計書を抽出する

処理を実行させることを特徴とする請求項 2 に記載の設計書管理プログラム。

【請求項 4】

コンピュータが複数の項目が含まれる設計書を複数管理する設計書管理方法であって、

第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、項目の識別情報と機能とを対応付けた第 1 の記憶部から、受け付けた該第 1 の項目に対応する機能を特定し、

該特定した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第 2 の記憶部から抽出して、前記第 1 の項目に関連する設計書として出力する

各処理を実行することを特徴とする設計書管理方法。

【請求項 5】

項目の識別情報と機能とを対応付けた第 1 の記憶部と、

複数の項目が含まれる第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、前記第 1 の記憶部から、受け付けた該第 1 の項目に対応する機能を特定し、該特定した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第 2 の記憶部から抽出する抽出部と、

前記抽出部によって抽出された設計書を、前記第 1 の項目に関連する設計書として出力する出力部と、

を有することを特徴とする情報処理装置。

【発明の詳細な説明】**【技術分野】****【0001】**

本発明は、設計書管理プログラムなどに関する。

【背景技術】**【0002】**

複数の電子文書や紙の文書をデジタイズしたものを格納し、管理する文書管理システムが利用されている。システム開発においても、文書管理システムは、設計や仕様を説明するために作成される複数の設計書を格納し、管理する。

【0003】

複数の表を格納し、管理する文書管理システムでは、論理的に独立に構築された複数の表に対する検索を実施し、統合された検索結果を得る技術がある。かかる技術では、同一名称・同一意味の項目対応表を予め作成しておき、対応項目を同一視することにより、複数の表に及んで存在する列を統合する（例えば、特許文献 1 参照）。

【先行技術文献】**【特許文献】****【0004】**

【特許文献 1】特開 2002 - 149648 号公報

【発明の概要】**【発明が解決しようとする課題】****【0005】**

しかしながら、従来では、設計書の設計情報が変更される際、設計変更による影響範囲を特定することが難しいという問題がある。例えば、データベースで管理されるテーブルの項目桁数が拡張される際、設計変更の影響を受ける設計書を特定することが難しい。

【0006】

従来の文書管理システムでは、設計書を格納、管理するが、設計書そのものが持つ情報を活用することができないので、設計書の設計情報が変更されても設計変更による影響範

10

20

30

40

50

囲を特定することが難しい。また、人間が視認により影響範囲をチェックする場合であっても、チェックにミスが発生することがある。

【0007】

1つの側面では、設計変更時の影響範囲を特定することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0008】

本願の開示する設計書管理プログラムは、複数の項目が含まれる設計書を複数管理する設計書管理プログラムであって、第1の設計書の第1の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、項目の識別情報と機能とを対応付けた第1の記憶部から、受け付けた該第1の項目に対応する機能を特定し、該特定した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第2の記憶部から抽出して、前記第1の項目に関連する設計書として出力する処理をコンピュータに実行させる。

10

【発明の効果】

【0009】

1つの態様によれば、設計変更時の影響範囲を特定することができる。

【図面の簡単な説明】

【0010】

【図1】図1は、実施例に係る情報処理装置の構成を示す機能ブロック図である。

【図2】図2は、設計書の一例を示す図である。

【図3】図3は、XML文書の一例を示す図である。

20

【図4】図4は、キー/値データの一例を示す図である。

【図5】図5は、設計書間の項目の関係の一例を示す図である。

【図6】図6は、設計書間の項目の関係の種類を示す図である。

【図7】図7は、実施例に係る関係定義マップの一例を示す図である。

【図8A】図8Aは、実施例に係る関係探索処理の手順の一例を示すフローチャートである。

【図8B】図8Bは、実施例に係る関係探索処理の手順の一例を示すフローチャートである。

【図9】図9は、実施例に係る関係探索処理の具体例を示す図である。

【図10】図10は、実施例に係る関係探索結果の一例を示す図である。

30

【図11】図11は、実施例に係る関係探索の実装例を示す図である。

【図12】図12は、実施例に係る整合性マップの一例を示す図である。

【図13】図13は、設計書管理プログラムを実行するコンピュータの一例を示す図である。

【発明を実施するための形態】

【0011】

以下に、本願の開示する設計書管理プログラム、設計書管理方法および情報処理装置の実施例を図面に基づいて詳細に説明する。なお、実施例によりこの発明が限定されるものではない。

【実施例】

40

【0012】

[実施例に係る情報処理装置の構成]

図1は、実施例に係る情報処理装置の構成を示すブロック図である。図1に示すように、情報処理装置1は、制御部11と、記憶部12とを有する。情報処理装置1は、設計書の設計情報を変更した際、変更に伴う影響箇所を探索する。すなわち、設計者が設計書を利用して設計作業を行う際、設計情報は複数の設計書に横断的に記述される。このため、設計者は、ある設計要素の変更が必要になった場合、複数の設計書の横断的な影響範囲を確認する。情報処理装置1は、設計者の確認作業を支援するために、変更に伴う影響範囲を探索する。ここでいう設計書とは、システム開発において設計や仕様を説明するために作成された文書をいう。例えば、設計書には、テーブル仕様書、画面項目仕様書や項目一

50

覧などが挙げられる。ここでいう設計情報とは、設計書毎に定義される項目と該項目の値で表される情報のことをいう。例えば、設計情報には、桁数、型、属性などの書式の情報などが挙げられる。

【 0 0 1 3 】

制御部 1 1 は、各種の処理手順を規定したプログラムや制御データを格納するための内部メモリを有し、これらによって種々の処理を実行する。そして、制御部 1 1 は、例えば、A S I C (Application Specific Integrated Circuit) や F P G A (Field Programmable Gate Array) などの集積回路の電子回路に対応する。または、制御部 1 1 は、C P U (Central Processing Unit) や M P U (Micro Processing Unit) などの電子回路に対応する。さらに、制御部 1 1 は、X M L (Extensible Markup Language) 変換部 1 1 1、キー/値変換部 1 1 2、アーカイバ部 1 1 3 および関係探索部 1 1 4 を有する。

10

【 0 0 1 4 】

記憶部 1 2 は、例えばフラッシュメモリ (Flash Memory) や F R A M (登録商標) (Ferroelectric Random Access Memory) などの不揮発性の半導体メモリ素子などの記憶装置に対応する。記憶部 1 2 は、設計書 1 2 1、X M L スキーマ 1 2 2、X M L 文書 1 2 3、キー/値データ 1 2 4 および関係定義マップ 1 2 5 を有する。

【 0 0 1 5 】

設計書 1 2 1 は、システム開発において設計や仕様を説明するために作成された文書であり、例えば表計算ソフトである E X C E L によって作成される。なお、設計書 1 2 1 は、E X C E L によって作成された文書に限らず、文書作成ソフトである W O R D によって作成されても良い。ここで、設計書 1 2 1 の一例を、図 2 を参照して説明する。

20

【 0 0 1 6 】

図 2 は、設計書の一例を示す図である。図 2 には、E X C E L によって作成された「項目一覧」の設計書が表されている。ここでは、「項目一覧」の設計書は、「C 2 U I 1 A 3 d 1」という設計書種別で表されている。設計書には、複数の項目と当該項目の値が設定されている。1 組の項目と項目の値とが 1 つの設計情報を示す。ここでは、項目として、例えば、「N o .」、「項目名」、「項目 I D」、「属性」、「桁数全体」、「桁数小数」、「業務コード名」、「ドメイン名」、「ドメイン I D」が設定されている。そして、項目の値が、各セルに設定されている。例えば、符号 L 1 で示される行について、「N o .」が「1」である場合、「項目名」として「住所」、「項目 I D」として「A D D R E S S」、「属性」として「日本語型」、「桁数全体」として「1 0 0」、「桁数小数」として「0」が設定されている。このように、各項目の値は、行単位で設定されている。

30

【 0 0 1 7 】

図 1 に戻って、X M L スキーマ 1 2 2 は、設計書と X M L 文書とを相互変換する際に用いられる X M L の構造定義である。X M L スキーマ 1 2 2 は、設計書が E X C E L、W O R D などどのようなドキュメント形式であっても汎用的なデータ形式である X M L に変換させることができる。

【 0 0 1 8 】

X M L 文書 1 2 3 は、設計書を、X M L スキーマ 1 2 2 を介して変換された X M L の文書である。なお、X M L 文書 1 2 3 は、後述する X M L 変換部 1 1 1 によって生成される。ここで、X M L 文書 1 2 3 の一例を、図 3 を参照して説明する。

40

【 0 0 1 9 】

図 3 は、X M L 文書の一例を示す図である。図 3 には、図 2 で示した「項目一覧」の設計書 1 2 1 から変換された X M L 文書 1 2 3 が表されている。例えば、図 2 の設計書 1 2 1 の符号 L 1 で示された行の項目と当該項目の値は、X M L 文書 1 2 3 の符号 X 1 に表されている。

【 0 0 2 0 】

図 1 に戻って、キー/値データ 1 2 4 は、X M L 文書 1 2 3 の項目の値を検索するために用いられる補助データ (インデックス) である。X M L の文書は、図 3 で示したように

50

明確な構造を持たない半構造化データであるので、検索性能に問題があることがある。そこで、キー／値データ 1 2 4 によって検索が補助される。なお、キー／値データ 1 2 4 は、後述するキー／値変換部 1 1 2 によって生成される。ここで、キー／値データ 1 2 4 の一例を、図 4 を参照して説明する。

【 0 0 2 1 】

図 4 は、キー／値データ 1 2 4 の一例を示す図である。図 4 に示すように、キー／値データ 1 2 4 である補助インデックスは、XML 文書 1 2 3 から生成される。補助インデックスは、項目の値に辿りつくパスと当該項目の値を含む。ここでは、パスは、キー／値データ 1 2 4 の「XML Path」に対応する。値は、キー／値データ 1 2 4 の「XML Value」に対応する。キー／値データ 1 2 4 によって設計書の項目および項目の値が高速に、且つ多角的に検索される。

10

【 0 0 2 2 】

図 1 に戻って、関係定義マップ 1 2 5 は、設計書間の項目の関係を、設計書毎に記憶する。すなわち、関係定義マップ 1 2 5 によって項目を通して設計書を辿るために用いられるセマンティックな関係が定義される。

【 0 0 2 3 】

ここで、設計書間の項目の関係について、図 5 を参照して説明する。図 5 は、設計書間の項目の関係の一例を示す図である。なお、図 5 では、仕様書として、「画面項目転送仕様」、「画面項目仕様」、「テーブル仕様」、「画面一覧」、「項目一覧」および「テーブル一覧」が示され、これらの仕様書間の項目の関係が表されている。

20

【 0 0 2 4 】

図 5 に示すように、設計書間の項目の関係は、参照関係と項目関係とがある。参照関係とは、同一の設計項目が異なる設計書に記述されている関係をいう。参照関係には、方向があり、参照される側と参照する側とがある。例えば、「画面項目転送仕様」の画面項目 ID と「画面項目仕様」の画面項目 ID との関係では、参照関係である。そして、「画面項目転送仕様」の画面項目 ID は参照する側であり、「画面項目仕様」の画面項目 ID は参照される側である。また、項目関係とは、異なる設計項目同士の間をいい、設計書間の場合と同一設計書内の場合とがある。例えば、「画面項目転送仕様」の画面項目 ID と項目 ID との関係は、同一設計書内の場合の項目関係である。また、例えば、「画面項目転送仕様」の項目名と「画面項目仕様」の項目名との関係は、設計書間の場合の項目関係であり、画面項目 ID に従属する関係（従属関係）である。

30

【 0 0 2 5 】

図 6 は、設計書間の項目の関係の種類を示す図である。図 6 上段には、設計書間の項目の関係の種類の一つとして、参照関係が示されている。図 6 上段に示すように、「設計書 B」の項目「Key A」はキーとなる項目（キー項目）であり、「設計書 A」の項目「Key A」を参照している。また、「設計書 A」の項目「Value A 1」はキーではない項目であり、「設計書 B」の項目「Value A 1」を参照している。

【 0 0 2 6 】

図 6 中段には、設計書間の項目の関係の種類の一つとして、従属関係が示されている。キー項目に従属する項目（従属項目）には、参照するもの（参照）と、参照されるもの（被参照）がある。図 6 中段に示すように、「設計書 A」および「設計書 B」間では、「設計書 B」の「Value A 1」は、「設計書 A」の「Value A 1」と対応する。「設計書 B」から見ると、「Value A 1」が、「Key A」に対して、「設計書 A」との関係において参照関係の従属項目にある。一方、「設計書 A」から見ると、「Value A 1」が、「Key A」に対して、「設計書 B」との関係において被参照関係の従属項目にある。

40

【 0 0 2 7 】

図 6 下段には、設計書間の項目の関係の種類の一つとして、項目関係が示されている。すなわち、従属には含まれない、同一設計書内の項目関係が示されている。図 6 下段に示すように、「Value B 2」が、「設計書 C」の「Value C 1」に対して、項目関

50

係にある。つまり、関係定義マップ 1 2 5 は、設計書間の参照関係、従属関係（参照）、従属関係（被参照）および項目関係を、設計書毎に記憶する。なお、関係定義マップ 1 2 5 の一例は、後述するものとする。

【 0 0 2 8 】

図 1 に戻って、XML 変換部 1 1 1 は、XML スキーマ 1 2 2 を介して設計書 1 2 1 を XML 文書 1 2 3 に変換する。また、XML 変換部 1 1 1 は、XML スキーマ 1 2 2 を介して XML 文書 1 2 3 を設計書 1 2 1 に変換する。

【 0 0 2 9 】

キー/値変換部 1 1 2 は、XML 文書 1 2 3 をキー/値データ 1 2 4 に変換する。また、キー/値変換部 1 1 2 は、キー/値データ 1 2 4 を XML 文書 1 2 3 に変換する。

10

【 0 0 3 0 】

アーカイバ部 1 1 3 は、それぞれのリソース（設計書 1 2 1、XML スキーマ 1 2 2、XML 文書 1 2 3、キー/値データ 1 2 4）を紐付けて、記憶部 1 2 にアーカイブする。

【 0 0 3 1 】

関係探索部 1 1 4 は、関係定義マップ 1 2 5 に従い、設計書の項目変更に伴う影響箇所を探索する。

【 0 0 3 2 】

例えば、関係探索部 1 1 4 は、変更対象の項目（対象項目）に対する関係定義マップ 1 2 5 を取得する。そして、関係探索部 1 1 4 は、取得した関係定義マップ 1 2 5 に基づいて、対象項目が有する項目関係を元に参照関係にある他の設計書の項目を探索する。そして、関係探索部 1 1 4 は、探索できた設計書の項目から、さらに、他の設計書と参照関係にある項目を繰り返し探索する。すなわち、関係探索部 1 1 4 は、対象項目を有する設計書から参照関係を上位に向かって辿り、対象項目と関係する項目（最上位項目）を保持する。また、関係探索部 1 1 4 は、保持された最上位項目を対象項目として当該対象項目に対する関係定義マップ 1 2 5 を取得する。そして、関係探索部 1 1 4 は、取得した関係定義マップ 1 2 5 に基づいて、対象項目が有する項目関係を元に被参照関係にある他の設計書の項目を探索する。そして、関係探索部 1 1 4 は、探索できた設計書の項目から、さらに、他の設計書と被参照関係にある項目を繰り返し探索する。すなわち、関係探索部 1 1 4 は、最上位項目を有する設計書から被参照関係を下位に向かって辿り、最上位項目と関係する項目を取得する。つまり、関係探索部 1 1 4 は、対象項目に対して最上位項目を探す「上り」の処理と、最上位項目に関連する項目を探す「下り」の処理によって実現する。

20

30

【 0 0 3 3 】

また、関係探索部 1 1 4 は、対象項目と関係する項目を影響範囲項目として関係探索結果一覧に出力する。なお、関係探索結果一覧には、例えば、影響範囲項目および影響範囲項目を有する設計書が含まれる。

【 0 0 3 4 】

[関係定義マップの一例]

ここで、関係定義マップ 1 2 5 の一例を、図 7 を参照して説明する。図 7 は、実施例に係る関係定義マップの一例を示す図である。図 7 では、「テーブル仕様」および「項目一覧」間における「テーブル仕様」の関係定義マップ 1 2 5 である。図 7 左に示すように、「テーブル仕様」の項目 ID は、「項目一覧」の項目 ID と参照関係にある。また、「テーブル仕様」の項目名、属性、桁数__全体、桁数__小数は、「テーブル仕様」の項目 ID に対して、「項目一覧」との関係において参照関係の従属項目にある。

40

【 0 0 3 5 】

このような設計書間の関係の下、図 7 右に示すように、「テーブル仕様」の関係定義マップ 1 2 5 が表されている。枠内 m 0 には、関係探索のルールが設定されている。枠内 m 0 には、関係定義マップ 1 2 5 が「テーブル仕様」に対応するマップであることが設定されている（m 1）。また、枠内 m 0 には、参照関係の定義（m 2）と従属関係（参照）の定義（m 3）と図示しない従属関係（被参照）のと図示しない定義と項目関係の定義が設

50

定される。参照関係の定義（m2）には、「テーブル仕様」の項目IDと参照関係にある「項目一覧」の項目IDが設定されている（m21）。また、従属関係（参照）の定義（m3）には、項目名が「テーブル仕様」の項目IDに対して従属項目（参照）関係にあることが設定されている（m31）。属性が「テーブル仕様」の項目IDに対して従属項目（参照）関係にあることが設定されている（m32）。桁数__全体が「テーブル仕様」の項目IDに対して従属項目（参照）関係にあることが設定されている（m33）。桁数__小数が「テーブル仕様」の項目IDに対して従属項目（参照）関係にあることが設定されている（m34）。

【0036】

つまり、「テーブル仕様」の桁数__全体を変更対象とする場合、関係探索部114は、以下のように関係を探索する。すなわち、関係探索部114は、「テーブル仕様」の関係定義マップ125に基づいて、対象項目である桁数__全体が有する従属関係（参照）を元に、参照関係にある「項目一覧」の項目である項目IDを探索する。

【0037】

[関係探索処理の手順]

次に、図8Aおよび図8Bを参照して、実施例に係る関係探索処理の手順を説明する。図8Aおよび図8Bは、実施例に係る関係探索処理の手順の一例を示すフローチャートを示す図である。

【0038】

図8Aに示すように、関係探索部114は、関係探索の指示があったか否かを判定する（ステップS101）。関係探索の指示がなかったと判定した場合（ステップS101；No）、関係探索部114は、上りの処理を実行する。すなわち、関係探索部114は、関係探索の指示があったか否かを判定する（ステップS101）。関係探索の指示がなかったと判定した場合（ステップS101；No）、関係探索部114は、関係探索の指示があるまで、判定処理を繰り返す。

【0039】

一方、関係探索の指示があったと判定した場合（ステップS101；Yes）、関係探索部114は、関係探索の指示に含まれる設計書の名称、変更対象の項目（対象項目）および対象項目の値を抽出する。そして、関係探索部114は、抽出した対象項目に対する関係定義マップ125を取得する（ステップS102）。

【0040】

関係定義マップ125を取得した後、関係探索部114は、対象項目の値と、関係定義マップ125の参照関係を元に、参照関係の設計書のキー/値データ124から該当する項目を取得する（ステップS103）。例えば、関係探索部114は、対象項目がキー項目である場合、キー項目と参照関係にある他の設計書の項目について、他の設計書のキー/値データ124を用いて、対象項目の値と同じ値を持つ該当項目を取得する。すなわち、対象項目が、関係定義マップ125の参照関係の定義に設定されている場合である。また、関係探索部114は、対象項目が従属項目である場合、従属元のキー項目と参照関係にある他の設計書の項目について、他の設計書のキー/値データ124を用いて、キー項目の値と同じ値を持つ該当項目を取得する。すなわち、対象項目が、関係定義マップ125の従属関係（参照）の定義に設定されている場合である。そして、関係探索部114は、該当する項目を取得する処理を実行した後、ステップS106に移行する。

【0041】

また、関係定義マップ125を取得した後、関係探索部114は、対象項目に対する関係定義マップ125に、項目関係があるか否かを判定する（ステップS104）。項目関係がないと判定した場合（ステップS104；No）、関係探索部114は、ステップS106に移行する。一方、項目関係があると判定した場合（ステップS104；Yes）、関係探索部114は、対象項目の行番号と、関係定義マップ125の項目関係を元に、項目関係の設計書のキー/値データ124から該当する項目を取得する（ステップS105）。そして、関係探索部114は、ステップS106に移行する。

【 0 0 4 2 】

ステップ S 1 0 6 では、関係探索部 1 1 4 は、該当する項目が取得できたか否かを判定する（ステップ S 1 0 6）。該当する項目が取得できたと判定した場合（ステップ S 1 0 6 ; Y e s）、関係探索部 1 1 4 は、取得した項目を対象項目とする（ステップ S 1 0 7）。そして、関係探索部 1 1 4 は、さらに上位の設計書を辿るべく、ステップ S 1 0 2 に移行する。

【 0 0 4 3 】

一方、該当する項目が取得できなかったと判定した場合（ステップ S 1 0 6 ; N o）、関係探索部 1 1 4 は、対象項目を最上位の設計書の項目と判断し、リストに保存する（ステップ S 1 0 8）。そして、関係探索部 1 1 4 は、下りの処理を実行する（ステップ S 1 0 9）。 10

【 0 0 4 4 】

図 8 B に示すように、関係探索部 1 1 4 は、上りの処理でリストに保存した全ての最上位の設計書の項目を、順次、対象項目として選択する（ステップ S 1 2 1）。そして、関係探索部 1 1 4 は、選択した対象項目を、影響範囲項目として関係探索結果一覧に設定する（ステップ S 1 2 2）。

【 0 0 4 5 】

続いて、関係探索部 1 1 4 は、対象項目に対する関係定義マップ 1 2 5 を取得する（ステップ S 1 2 3）。 20

【 0 0 4 6 】

関係定義マップ 1 2 5 を取得した後、関係探索部 1 1 4 は、対象項目の値と、関係定義マップ 1 2 5 の被参照関係を元に、被参照関係の設計書のキー / 値データ 1 2 4 から該当する項目を取得する（ステップ S 1 2 4）。例えば、関係探索部 1 1 4 は、対象項目がキー項目である場合、キー項目と被参照関係にある他の設計書の項目について、他の設計書のキー / 値データ 1 2 4 を用いて、対象項目の値と同じ値を持つ該当項目を取得する。すなわち、対象項目が、関係定義マップ 1 2 5 の参照関係の定義に設定されている場合である。また、関係探索部 1 1 4 は、対象項目が従属項目である場合、従属元のキー項目と被参照関係にある他の設計書の項目について、他の設計書のキー / 値データ 1 2 4 を用いて、キー項目の値と同じ値を持つ該当項目を取得する。すなわち、対象項目が、関係定義マップ 1 2 5 の従属関係（被参照）の定義に設定されている場合である。そして、関係探索部 1 1 4 は、該当する項目を取得する処理を実行した後、ステップ S 1 2 7 に移行する。 30

【 0 0 4 7 】

また、関係定義マップ 1 2 5 を取得した後、関係探索部 1 1 4 は、対象項目に対する関係定義マップ 1 2 5 に、項目関係があるか否かを判定する（ステップ S 1 2 5）。項目関係がないと判定した場合（ステップ S 1 2 5 ; N o）、関係探索部 1 1 4 は、ステップ S 1 2 7 に移行する。一方、項目関係があると判定した場合（ステップ S 1 2 5 ; Y e s）、関係探索部 1 1 4 は、関係探索部 1 1 4 は、対象項目の行番号と、関係定義マップ 1 2 5 の項目関係を元に、項目関係の設計書のキー / 値データ 1 2 4 から該当する項目を取得する（ステップ S 1 2 6）。そして、関係探索部 1 1 4 は、ステップ S 1 2 7 に移行する。 40

【 0 0 4 8 】

ステップ S 1 2 7 では、関係探索部 1 1 4 は、該当する項目が取得できたか否かを判定する（ステップ S 1 2 7）。該当する項目が取得できたと判定した場合（ステップ S 1 2 7 ; Y e s）、関係探索部 1 1 4 は、取得した項目を対象項目とする（ステップ S 1 2 8）。そして、関係探索部 1 1 4 は、さらに下位の設計書を辿るべく、ステップ S 1 2 2 に移行する。

【 0 0 4 9 】

一方、該当する項目が取得できなかったと判定した場合（ステップ S 1 2 7 ; N o）、関係探索部 1 1 4 は、対象項目を最下位の設計書の項目と判断し、関係探索処理を終了する。 50

【 0 0 5 0 】

[関係探索処理の具体例]

次に、実施例に係る関係探索処理の具体例を、図 9 を参照して説明する。図 9 は、実施例に係る関係探索処理の具体例を示す図である。図 9 では、「テーブル仕様書」における「受注テーブル」の項目「項目 ID」の値である「受注番号」が変更される場合の影響範囲の探索方法を示す。すなわち、「項目 ID」が対象項目である。

【 0 0 5 1 】

まず、関係探索部 1 1 4 は、以下のように「上り」の処理を行う。関係探索部 1 1 4 は、「テーブル仕様書」の関係定義マップ 1 2 5 の参照関係を元に、対象項目の値「受注番号」と同じ値を持つ項目を取得する (S 2 0 1)。ここでは、「項目一覧」の項目「項目 ID」、項目の値「受注番号」が取得される。

10

【 0 0 5 2 】

さらに、関係探索部 1 1 4 は、「項目一覧」の関係定義マップ 1 2 5 の参照関係を元に、「項目一覧」の項目の値「受注番号」と同じ値を持つ項目を取得する。ここでは、関係探索部 1 1 4 は、「項目一覧」が最上位の設計書であるため、参照関係を元に項目を取得できない。そこで、関係探索部 1 1 4 は、「項目一覧」の関係定義マップ 1 2 5 に基づいて、対象項目である項目 ID の項目関係をチェックする (S 2 0 2)。ここでは、関係探索部 1 1 4 は、項目「ドメイン ID」、項目の値「番号」が取得される。そして、関係探索部 1 1 4 は、「項目一覧」が最上位の設計書であるため、「項目一覧」における項目「項目 ID」および項目の値「受注番号」と、項目「ドメイン ID」および項目の値「番号」をリストに保存する。

20

【 0 0 5 3 】

次に、関係探索部 1 1 4 は、以下のように「下り」の処理を行う。まず、関係探索部 1 1 4 は、リストに保存された項目を関係探索結果一覧に設定する。そして、関係探索部 1 1 4 は、「項目一覧」の関係定義マップ 1 2 5 の被参照関係を元に、リストに保存された項目の値と同じ値を持つ項目を取得する (S 2 0 3)。ここでは、リストに保存された項目のうち「受注画面項目仕様書」の項目「画面項目 ID」、項目の値「受注番号」が探索される。そして、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目仕様書」の「画面項目 ID」を関係探索結果一覧に設定する。なお、リストに保存された項目のうち「ドメイン ID」と被参照関係にある項目はなかったものとする。

30

【 0 0 5 4 】

続いて、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目仕様書」の関係定義マップ 1 2 5 の被参照関係を元に、「画面項目 ID」の「受注番号」と同じ値を持つ項目を取得する (S 2 0 4)。ここでは、「受注画面項目転送仕様書」の項目「画面項目 ID」、項目の値「受注番号」が取得される。そして、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目転送仕様書」の「画面項目 ID」を関係探索結果一覧に設定する。

【 0 0 5 5 】

さらに、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目転送仕様書」の関係定義マップ 1 2 5 の被参照関係を元に、「画面項目 ID」の「受注番号」と同じ値を持つ項目を取得する。ここでは、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目転送仕様書」が最下位の設計書であるため、「画面項目 ID」と被参照関係にある他の設計書の項目を取得できない。一方、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目転送仕様書」の関係定義マップ 1 2 5 に基づいて、「画面項目 ID」の項目関係をチェックする (S 2 0 5)。ここでは、関係探索部 1 1 4 は、項目「項目 ID」、項目の値「受注番号」が取得される。そして、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目転送仕様書」の「画面項目 ID」、「項目 ID」を関係探索結果一覧に設定する。その後、関係探索部 1 1 4 は、「受注画面項目転送仕様書」が最下位の設計書であるため関係探索処理を終了する。

40

【 0 0 5 6 】

[関係探索結果の一例]

次に、図 9 で示した関係探索処理の関係探索結果を、図 1 0 を参照して説明する。図 1

50

0 は、実施例に係る関係探索結果の一例を示す図である。図 1 0 に示すように、関係探索結果は、設計書 k 1、設計書名（ファイル名）k 2、シート名 k 3、項目名 k 4、項目値 k 5 および行番号 k 6 を含む。設計書 k 1 および設計書名（ファイル名）k 2 は、設計書の名称を示す。シート名 k 3 は、設計書が E X C E L で作成されている場合、E X C E L 上のシートの名称を示す。シート名は、図 2 上の設計書種別「C 2 U I 1 A 3 d 1」に対応する。なお、設計書 k 1 およびシート名 k 3 単位で、関係定義マップ 1 2 5 が作成される。項目名 k 4 は、項目の名称を示す。項目値 k 5 は、項目名 k 4 に相当する項目の値を示す。行番号 k 6 は、項目値 k 5 に相当する項目の値がある行番号を示す。

【 0 0 5 7 】

一例として、設計書 k 1 が「項目一覧」、設計書名（ファイル名）k 2 が「項目一覧」である場合、項目名 k 4 として「項目 I D」、項目値 k 5 として「受注番号」、行番号 k 6 として「1」が出力される。設計書 k 1 が「項目一覧」、設計書名（ファイル名）k 2 が「項目一覧」である場合、項目名 k 4 として「ドメイン I D」、項目値 k 5 として「番号」、行番号 k 6 として「1」が出力される。

【 0 0 5 8 】

[関係探索の実装例]

次に、実施例に係る関係探索の実装例を、図 1 1 を参照して説明する。図 1 1 は、実施例に係る関係探索の実装例を示す図である。図 1 1 では、E X C E L のアドイン機能を利用して関係探索処理を実装している。そして、設計書「テーブル仕様」の「ユーザ権限」を変更する際の影響範囲を探索する場合を示している。

【 0 0 5 9 】

例えば、「ユーザ権限」のセルを右クリックした際に表示されるショートカットメニューの中の影響範囲ボタン b 1 が押下されると、関係探索部 1 1 4 は、「ユーザ権限」を項目の値とする対象項目「項目名」と関係する項目を探索する。そして、関係探索部 1 1 4 は、関係探索結果を示す影響範囲探索結果 h 0 を出力する。ここでは、影響範囲探索結果 h 0 には、「ユーザ権限」を変更する際の影響範囲が出力される。影響範囲探索結果 h 0 には、設計書名、項目名および項目値が含まれる。なお、ショートカットメニューの中の影響範囲ボタン b 1 が押下される場合を説明したが、これに限定されず、影響範囲ボタン b 2 が押下される場合であっても良い。

【 0 0 6 0 】

ところで、上記実施例では、情報処理装置 1 は、関係定義マップ 1 2 5 を用いて、設計書の設計情報の変更に伴う影響箇所を探索することについて説明した。しかしながら、情報処理装置 1 は、さらに、複数の設計書間の設計情報の整合性をチェックするようにしても良い。かかる場合、情報処理装置 1 の記憶部 1 2 は、例えば、関係定義マップ 1 2 5 と異なる整合性マップを記憶するようにする。整合性マップとは、設計書間で参照関係および従属関係にある項目を、設計書毎に記憶するマップである。すなわち、整合性マップによって整合をチェックするチェック対象の設計書とマッチング対象の設計書との間のセマンティックな関係が定義される。

【 0 0 6 1 】

ここで、整合性マップの一例を、図 1 2 を参照して説明する。図 1 2 は、実施例に係る整合性マップの一例を示す図である。図 1 2 では、図 7 左で示した「テーブル仕様」および「項目一覧」間における「テーブル仕様」の整合性マップである。図 1 2 左に示すように、「テーブル仕様」の項目 I D は、「項目一覧」の項目 I D と参照関係にある。また、「テーブル仕様」の項目名、属性、桁数__全体、桁数__小数は、項目 I D の従属項目にあり、「項目一覧」の項目名、属性、桁数__全体、桁数__小数と従属関係にある。

【 0 0 6 2 】

このような設計書間の関係の下、図 1 2 右に示すように、「テーブル仕様」の整合性マップが表されている。枠内 n 0 には、項目 I D に対して適用する整合性チェックのルールが設定されている。ここでは、枠内 n 0 には、整合性マップが「テーブル仕様」に対応するマップであることが設定されている（n 1）。マッチング対象の設計書（to__spectype

10

20

30

40

50

）である「項目一覧」と、項目IDと参照関係の項目（to__field__name）である項目IDが設定されている（n2）。また、項目IDの従属項目（from__field__name）である項目名が、「項目一覧」の項目（to__field__name）である項目名と従属関係であることが規定されている（n3）。項目IDの従属項目（from__field__name）である型が、「項目一覧」の項目（to__field__name）である属性と従属関係であることが規定されている（n4）。項目IDの従属項目（from__field__name）である桁数__全体が、「項目一覧」の項目（to__field__name）である桁数__全体と従属関係であることが規定されている（n5）。項目IDの従属項目（from__field__name）である桁数__小数が、「項目一覧」の項目（to__field__name）である桁数__小数と従属関係であることが規定されている（n6）。

10

【0063】

このような整合性マップを用いて、情報処理装置1は、複数の設計書間の設計情報の整合をチェックすることができる。例えば、情報処理装置1は、整合性マップを用いて、「テーブル仕様」の項目IDの値と、当該項目IDと参照関係にある「項目一覧」の項目IDの値とが一致する各行について、従属関係にある項目の値が一致しているか否かを整合判定する。ここでは、情報処理装置1は、「テーブル仕様」の項目IDを「項目一覧」の項目IDと整合判定する。そして、情報処理装置1は、項目IDの値が同じ行の「テーブル仕様」の項目名と「項目一覧」の項目名を従属項目として整合判定する。情報処理装置1は、項目IDの値が同じ行の「テーブル仕様」の属性と「項目一覧」の属性を従属項目として整合判定する。情報処理装置1は、項目IDの値が同じ行の「テーブル仕様」の桁数__全体と「項目一覧」の桁数__全体を従属項目として整合判定する。情報処理装置1は、項目IDの値が同じ行の「テーブル仕様」の桁数__小数と「項目一覧」の桁数__小数を従属項目として整合判定する。

20

【0064】

ここで、整合性マップに定義されている関係は、図6上段で示した参照関係および図6中段で示した従属関係と同じ関係となっている。図6で示した参照関係および従属関係は、関係定義マップ125に定義される。したがって、整合性マップを用いて関係定義マップ125を自動的に生成することが可能となる。つまり、利用者が関係定義マップ125を定義していない場合であっても、整合性マップを用いて関係定義マップ125を自動生成することができる。例えば、関係探索部125は、処理の開始時に、設計書毎の整合性マップを用いて、関係定義マップ125を生成するようにしても良い。

30

【0065】

なお、上記実施例では、関係探索部114は、対象項目を有する設計書から参照関係を上位の設計書に向かって辿り、対象項目と関係する項目（最上位項目）を保持する。そして、関係探索部114は、最上位項目を有する設計書から被参照関係を下位の設計書に向かって辿り、最上位項目と関係する項目を取得する。関係探索部114は、辿る元の設計書の関係定義マップ125に基づいて、上位および下位の設計書に向かって辿る。しかしながら、関係探索部114が、上位の設計書から下位の設計書に向かって辿る際、辿った先の設計書内で同一の項目を複数探索対象として取得する場合がある。

【0066】

例えば、上位の設計書が「ドメイン属性マスタ」であるとする。「ドメイン属性マスタ」には、項目として「属性」があり、「属性」の値として「数値型」、「日付型」、「日本語型」があるとする。そして、下位の設計書が「ドメイン一覧」であるとする。「ドメイン一覧」には、項目として「ドメインID」、「ドメイン名」、「属性」があり、「ドメインID」および「ドメイン名」のそれぞれの値に対して「属性」の値があるとする。この場合、関係探索部114は、「日本語型」を項目の値とする対象項目「属性」を有する「ドメイン属性マスタ」から被参照関係を下位の設計書に向かって辿り、対象項目と関係する項目を影響箇所として取得する。ここでは、関係探索部114は、「ドメイン一覧」の中の、「ドメイン属性マスタ」の「日本語型」に該当する項目を探索対象として複数取得してしまう。これを避けるために、関係定義マップ125の被参照関係の定義に、下

40

50

位を辿らせる / 下位を辿らせないという遷移可否情報が設定されるようにしても良い。かかる場合、関係探索部 114 は、辿った先の設計書の関係定義マップ 125 から、被参照関係の定義に設定された遷移可否情報を抽出し、抽出した遷移可否情報に従って下位への遷移を制御すれば良い。これにより、関係探索部 114 は、影響箇所として取得される項目について、同じ設計書から同じ項目を取得しないようにすることができる。

【0067】

また、上記実施例では、情報処理装置 1 は、設計書における設計情報の影響範囲を探索することについて説明した。しかしながら、情報処理装置 1 は、設計書に限定されず、複数の文書間で情報に関連性があるような文書に適用しても良い。

【0068】

[実施例の効果]

上記実施例によれば、関係探索部 114 は、第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、関係定義マップ 125 から、受け付けた該第 1 の項目に対応する関係を特定する。そして、関係探索部 114 は、特定した関係に対応する項目が登録された設計書を前記第 1 の項目に関連する設計書として出力する。かかる構成によれば、関係探索部 114 は、関係定義マップ 125 を用いて検索依頼を受けた第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書を出力するので、第 1 の設計書の第 1 の項目を変更する場合の影響範囲を特定することができる。

【0069】

また、上記実施例によれば、関係探索部 114 は、特定した関係が参照関係である場合、第 1 の設計書の第 1 の項目と参照関係にある参照関係に対応付けられた項目を有する第 2 の設計書を抽出する。関係探索部 114 は、抽出した関係が被参照関係である場合、第 1 の設計書の第 1 の項目と被参照関係にある被参照関係に対応付けられた項目を有する第 2 の設計書を抽出する。そして、関係探索部 114 は、抽出した設計書の項目の情報を出力する。かかる構成によれば、関係探索部 114 は、第 1 の設計書の第 1 の項目と参照関係または被参照関係にある設計書の項目の情報を出力する。この結果、関係探索部 114 は、第 1 の設計書の第 1 の項目を変更する場合の影響範囲を特定することができる。

【0070】

また、上記実施例によれば、関係探索部 114 は、第 2 の設計書を抽出する場合、第 1 の設計書から上位に向かって、参照関係を用いて第 2 の設計書を抽出する。関係探索部 114 は、第 3 の設計書を抽出する場合、最上位の設計書から下位に向かって、被参照関係を用いて第 3 の設計書を抽出する。かかる構成によれば、関係探索部 114 は、設計書間の上位および下位の関係性を維持しながら関連する設計書を辿ることができ、第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書を効率的に探索することができる。

【0071】

また、上記実施例によれば、関係探索部 114 は、設計書間で参照関係および従属関係にある項目を設計書毎に記憶する整合性マップを用いて関係定義マップ 125 を生成する。かかる構成によれば、関係定義マップ 125 を作成する手間が軽減できる。

【0072】

[その他]

なお、情報処理装置 1 は、既知のパーソナルコンピュータ、ワークステーション等の装置に、上記した X M L 変換部 111、キー / 値変換部 112、アーカイバ部 113 および関係探索部 114 などの各機能を搭載することによって実現することができる。

【0073】

また、図示した装置の各構成要素は、必ずしも物理的に図示の如く構成されていることを要しない。すなわち、装置の分散・統合の具体的態様は図示のものに限られず、その全部または一部を、各種の負荷や使用状況等に応じて、任意の単位で機能的または物理的に分散・統合して構成することができる。例えば、X M L 変換部 111 とアーカイバ部 113、キー / 値変換部 112 とアーカイバ部 113 とをそれぞれ 1 個の部として統合しても良い。一方、関係探索部 114 を、関係探索する処理部と、関係探索の結果を出力する出

10

20

30

40

50

力部とに分散しても良い。また、記憶部 1 2 を情報処理装置 1 の外部装置としてネットワーク経由で接続するようにしても良い。

【 0 0 7 4 】

また、上記実施例で説明した各種の処理は、あらかじめ用意されたプログラムをパーソナルコンピュータやワークステーション等のコンピュータで実行することによって実現することができる。そこで、以下では、図 1 に示した情報処理装置 1 と同様の機能を実現する設計書管理プログラムを実行するコンピュータの一例を説明する。図 1 2 は、設計書管理プログラムを実行するコンピュータの一例を示す図である。

【 0 0 7 5 】

図 1 2 に示すように、コンピュータ 2 0 0 は、各種演算処理を実行する CPU 2 0 3 と、ユーザからのデータの入力を受け付ける入力装置 2 1 5 と、表示装置 2 0 9 を制御する表示制御部 2 0 7 とを有する。また、コンピュータ 2 0 0 は、記憶媒体からプログラムなどを読取るドライブ装置 2 1 3 と、ネットワークを介して他のコンピュータとの間でデータの授受を行う通信制御部 2 1 7 とを有する。また、コンピュータ 2 0 0 は、各種情報を一時記憶するメモリ 2 0 1 と、HDD 2 0 5 を有する。そして、メモリ 2 0 1、CPU 2 0 3、HDD 2 0 5、表示制御部 2 0 7、ドライブ装置 2 1 3、入力装置 2 1 5、通信制御部 2 1 7 は、バス 2 1 9 で接続されている。

【 0 0 7 6 】

ドライブ装置 2 1 3 は、例えばリムーバブルディスク 2 1 1 用の装置である。HDD 2 0 5 は、設計書管理プログラム 2 0 5 a および設計書管理関連情報 2 0 5 b を記憶する。

【 0 0 7 7 】

CPU 2 0 3 は、設計書管理プログラム 2 0 5 a を読み出して、メモリ 2 0 1 に展開し、プロセスとして実行する。かかるプロセスは、情報処理装置 1 の各機能部に対応する。設計書管理関連情報 2 0 5 b は、設計書 1 2 1、XML スキーマ 1 2 2、XML 文書 1 2 3、キー/値データ 1 2 4 および関係定義マップ 1 2 5 に対応する。そして、例えばリムーバブルディスク 2 1 1 が、設計書管理プログラム 2 0 5 a などの各情報を記憶する。

【 0 0 7 8 】

なお、設計書管理プログラム 2 0 5 a については、必ずしも最初から HDD 2 0 5 に記憶させておかなくても良い。例えば、コンピュータ 2 0 0 に挿入されるフレキシブルディスク (FD)、CD-ROM、DVD ディスク、光磁気ディスク、IC カード等の「可搬用の物理媒体」に当該プログラムを記憶させておく。そして、コンピュータ 2 0 0 がこれらから設計書管理プログラム 2 0 5 a を読み出して実行するようにしても良い。

【 0 0 7 9 】

以上説明した実施形態及びその変形例に関し、更に以下の付記を開示する。

【 0 0 8 0 】

(付記 1) 複数の項目が含まれる設計書を複数管理する設計書管理プログラムであって、

第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、項目の識別情報と機能とを対応付けた第 1 の記憶部から、受け付けた該第 1 の項目に対応する機能を特定し、

該特定した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第 2 の記憶部から抽出して、前記第 1 の項目に関連する設計書として出力する

各処理をコンピュータに実行させることを特徴とする設計書管理プログラム。

【 0 0 8 1 】

(付記 2) 前記第 1 の記憶部は、他の設計書において定義された項目の識別情報と前記機能を示す参照関係または被参照関係とを対応付け、

該出力する処理は、

該特定する機能が参照関係である場合、前記第 1 の設計書の前記第 1 の項目と参照関係にある前記参照関係に対応付けられた項目の識別情報を有する第 2 の設計書を抽出し、

該特定する機能が被参照関係である場合、前記第 1 の設計書の前記第 1 の項目と被参照関係にある前記被参照関係に対応付けられた項目の識別情報を有する第 3 の設計書を抽出

10

20

30

40

50

し、

該抽出した設計書の前記項目の情報を出力する

処理を実行させることを特徴とする付記 1 に記載の設計書管理プログラム。

【0082】

(付記 3) 前記第 2 の設計書を抽出する処理は、前記第 1 の設計書から上位の設計書へ遷移するように、前記参照関係を用いて前記第 2 の設計書を抽出し、

前記第 3 の設計書を抽出する処理は、最上位の設計書から下位の設計書へ遷移するように、前記被参照関係を用いて前記第 3 の設計書を抽出する

処理を実行させることを特徴とする付記 2 に記載の設計書管理プログラム。

【0083】

(付記 4) 前記第 1 の記憶部は、さらに、参照関係を遷移するか否かまたは被参照関係を遷移するか否かを示す遷移可否情報を対応付け、

前記第 2 の設計書を抽出する処理は、前記第 1 の記憶部の前記参照関係における前記遷移可否情報を用いて上位の設計書への遷移を制御し、

前記第 3 の設計書を抽出する処理は、前記第 1 の記憶部の前記被参照関係における前記遷移可否情報を用いて下位の設計書への遷移を制御する

処理を実行させることを特徴とする付記 3 に記載の設計書管理プログラム。

【0084】

(付記 5) 設計書間で参照関係および従属関係にある項目を設計書毎に記憶する第 3 の記憶部を有し、

前記第 1 の記憶部は、他の設計書において定義された項目の識別情報と前記機能を示す参照関係、参照の従属関係または被参照の従属関係を対応付け、

該特定する処理は、前記第 1 の設計書の前記第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、前記第 3 の記憶部を用いて前記第 1 の記憶部を生成し、生成した前記第 1 の記憶部から、受け付けた該第 1 の項目に対応する機能を特定する
を設計書毎に記憶する整合性マップから関係定義マップ 125 を生成する。

処理を実行させることを特徴とする付記 1 に記載の設計書管理プログラム。

【0085】

(付記 6) コンピュータが複数の項目が含まれる設計書を複数管理する設計書管理方法であって、

第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、項目の識別情報と機能とを対応付けた第 1 の記憶部から、受け付けた該第 1 の項目に対応する機能を抽出し、

該抽出した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第 2 の記憶部から抽出して、前記第 1 の項目に関連する設計書として出力する

各処理を実行することを特徴とする設計書管理方法。

【0086】

(付記 7) 項目の識別情報と機能とを対応付けた第 1 の記憶部と、

複数の項目が含まれる第 1 の設計書の第 1 の項目に関連する設計書の検索依頼を受け付けると、前記第 1 の記憶部から、受け付けた該第 1 の項目に対応する機能を抽出し、該抽出した前記機能に対応する項目の識別情報が登録された設計書を、設計書を記憶した第 2 の記憶部から抽出する抽出部と、

前記抽出部によって抽出された設計書を、前記第 1 の項目に関連する設計書として出力する出力部と、

を有することを特徴とする情報処理装置。

【符号の説明】

【0087】

- 1 情報処理装置
- 11 制御部
- 12 記憶部

10

20

30

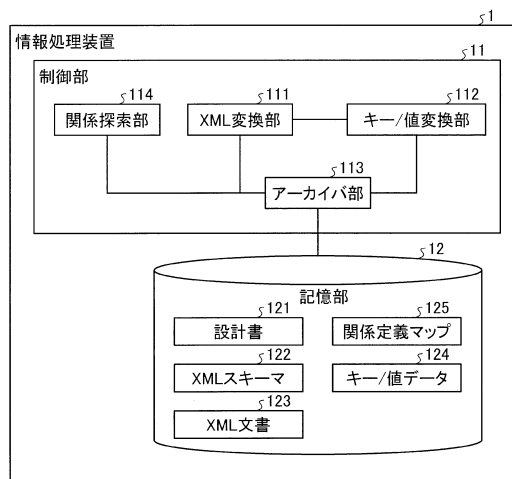
40

50

- | | |
|-------|------------|
| 1 1 1 | X M L 変換部 |
| 1 1 2 | キー / 値変換部 |
| 1 1 3 | アーカイバ部 |
| 1 1 4 | 関係探索部 |
| 1 2 1 | 設計書 |
| 1 2 2 | X M L スキーマ |
| 1 2 3 | X M L 文書 |
| 1 2 4 | キー / 値データ |
| 1 2 5 | 関係定義マップ |

【 図 1 】

実施例に係る情報処理装置の構成を示す機能ブロック図



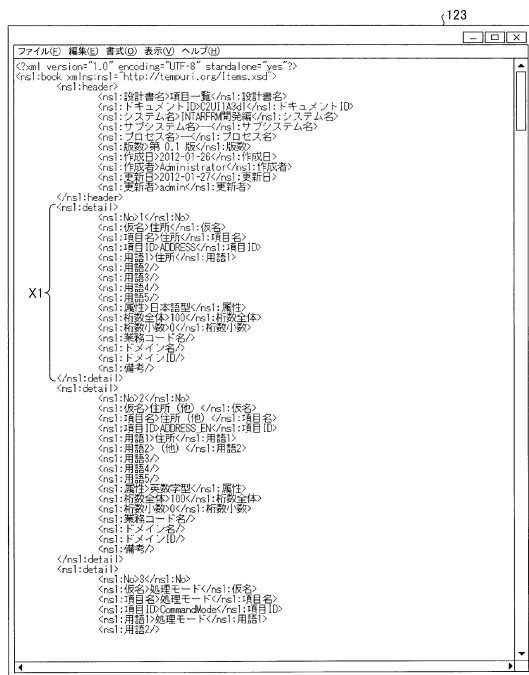
【圖 2】

設計書の一例を示す図

[illegible]

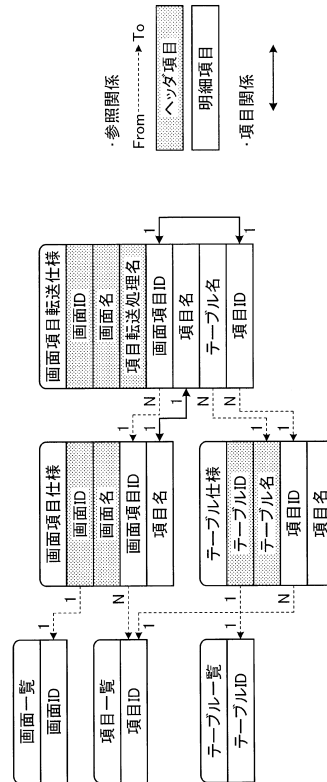
【図 3】

XML文書の一例を示す図



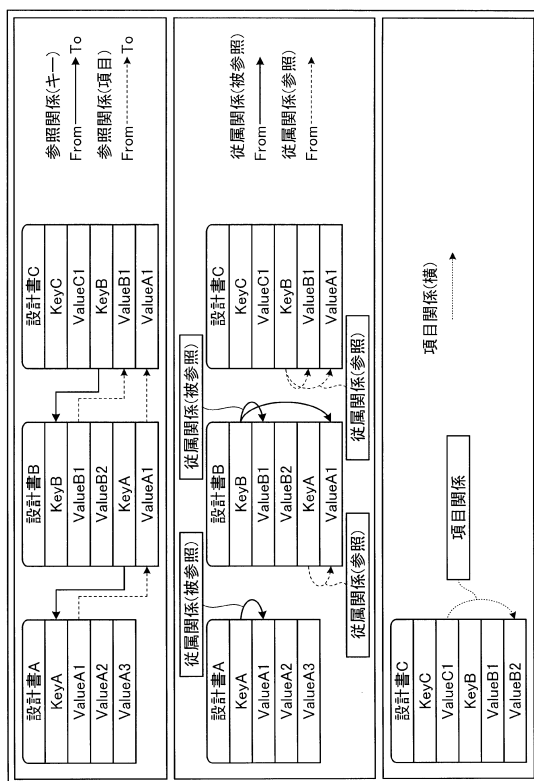
【図 5】

設計書間の項目の関係の一例を示す図



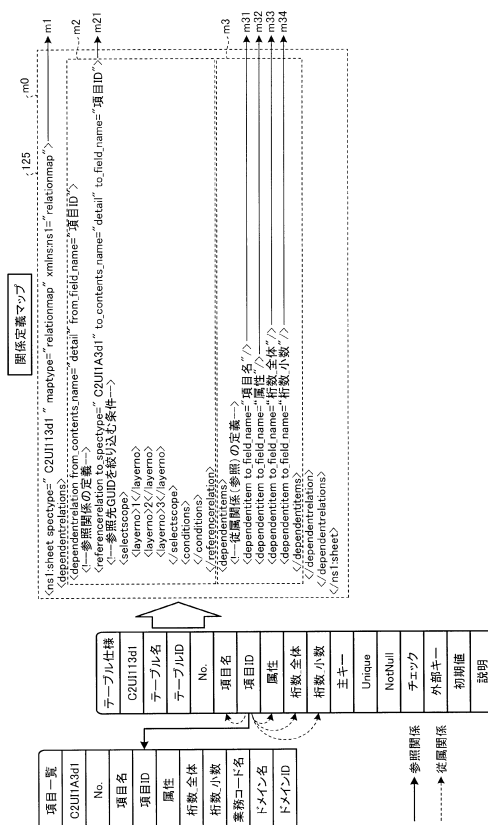
【図 6】

設計書間の項目の種類の種類を示す図



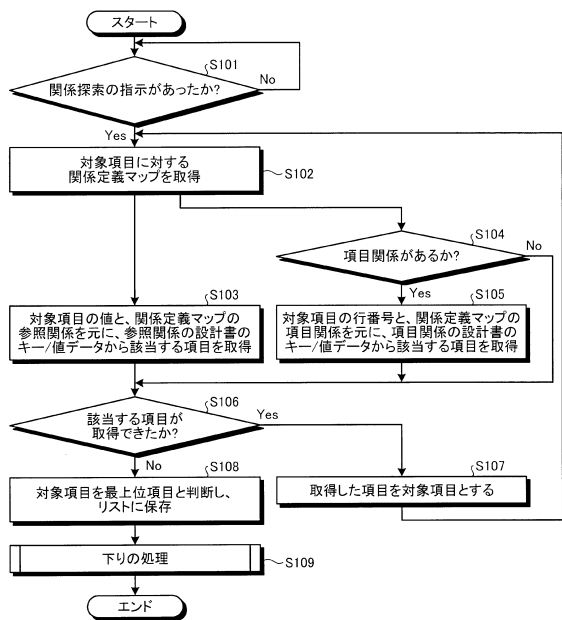
【図 7】

実施例に係る関係定義マップの一例を示す図



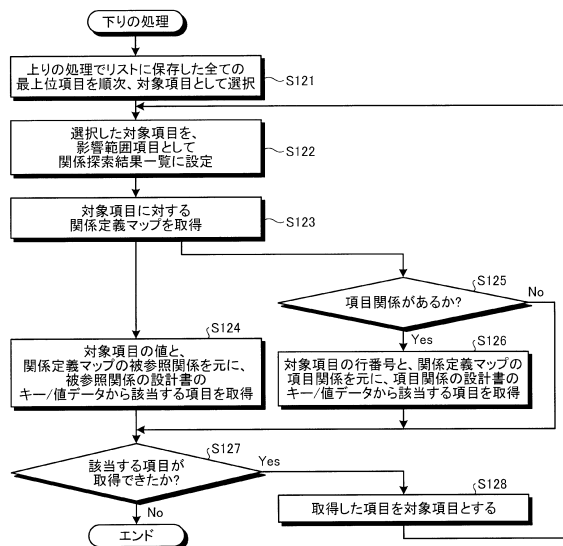
【図 8 A】

実施例に係る関係探索処理の手順の一例を示すフローチャート



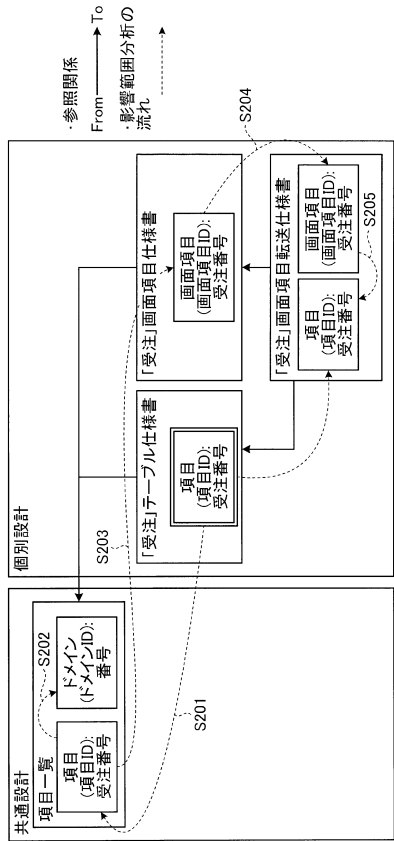
【図 8 B】

実施例に係る関係探索処理の手順の一例を示すフローチャート



【図 9】

実施例に係る関係探索処理の具体例を示す図



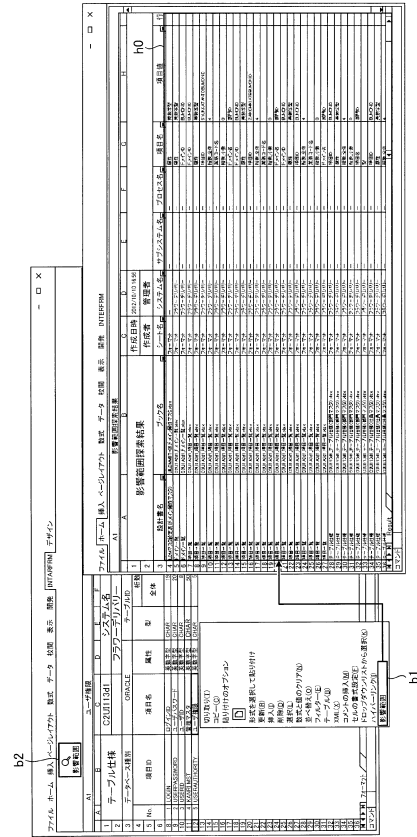
【図 10】

実施例に係る関係探索結果の一例を示す図

設計書		シート名		項目名	項目ID	項目値	行番号
項目一覧	項目一覧	項目一覧	項目一覧	項目ID	受注番号	番号	1
	項目一覧	項目一覧	ドメイン	ドメインID	受注番号	番号	1
テーブル仕様書		テーブル仕様		項目ID	受注番号	受注番号	2
画面項目仕様書		画面項目		画面項目ID	受注番号	受注番号	1
画面項目転送仕様書		転送仕様		画面項目ID	受注番号	受注番号	1
画面項目転送仕様書		転送仕様		項目ID	受注番号	受注番号	1

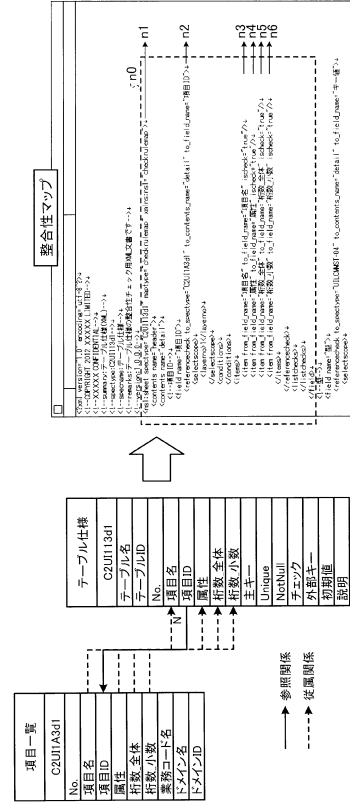
【図 1 1】

実施例に係る関係探索の実装例を示す図



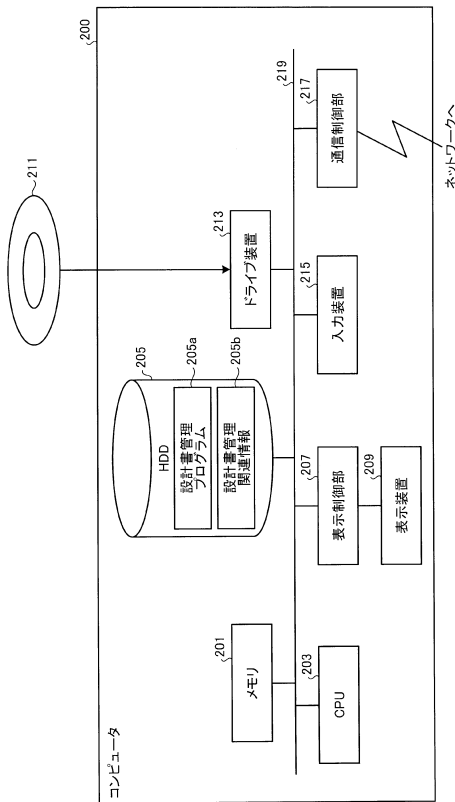
【図 1 2】

実施例に係る整合性マップの一例を示す図



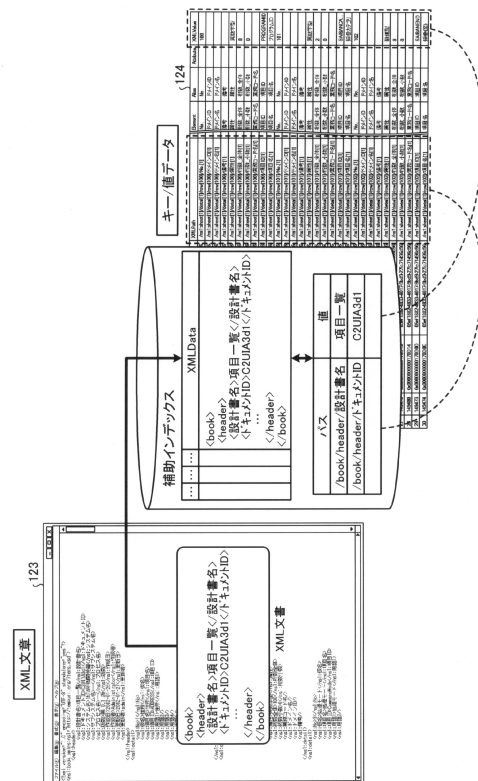
【図 1 3】

設計管理プログラムを実行するコンピュータの一例を示す図



【図 4】

キー／値データの一例を示す図



フロントページの続き

(72)発明者 兼沢 龍久

福岡県福岡市早良区百道浜二丁目2番1号 株式会社富士通九州システムズ内

(72)発明者 堀野 健児

福岡県福岡市早良区百道浜二丁目2番1号 株式会社富士通九州システムズ内

審査官 合田 幸裕

(56)参考文献 特開2003-178055(JP,A)

特開平10-105572(JP,A)

特開平10-049558(JP,A)

特開2008-004029(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

G06F 17/50

G06F 17/30

IEEE Explore

Cinii

JSTPlus(JDreamIII)