

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号  
特許第6176017号  
(P6176017)

(45) 発行日 平成29年8月9日 (2017.8.9)

(24) 登録日 平成29年7月21日 (2017.7.21)

(51) Int.Cl.

F I

G O 6 F 17/30 (2006.01)

G O 6 F 17/27 (2006.01)

G O 6 F 17/30 3 3 O C

G O 6 F 17/30 1 7 O A

G O 6 F 17/30 3 2 O D

G O 6 F 17/30 4 1 9 B

G O 6 F 17/27 6 8 5

請求項の数 6 (全 27 頁)

(21) 出願番号	特願2013-191324 (P2013-191324)	(73) 特許権者	000005223
(22) 出願日	平成25年9月17日 (2013.9.17)		富士通株式会社
(65) 公開番号	特開2015-60243 (P2015-60243A)		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号
(43) 公開日	平成27年3月30日 (2015.3.30)	(74) 代理人	100074099
審査請求日	平成28年6月6日 (2016.6.6)		弁理士 大菅 義之
		(74) 代理人	100133570
			弁理士 ▲徳▼永 民雄
		(72) 発明者	大倉 清司
			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	潮田 明
			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
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 検索装置、検索方法、およびプログラム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成する意味解析部と、  
前記意味解析部によって生成された意味構造上の2つのノードと該2つのノード間を直接接続するアークの種別とを表すことによって該2つのノード間の意味のつながりを検索対象とした第1のキー、前記意味構造上で複数のアークを介して間接的に接続されている2つの間接接続ノードと該複数のアークの各々についての前記種別である複数の種別とを表すことによって該2つの間接接続ノード間の間接的な意味のつながりを検索対象とした第2のキー、及び、該複数のアークの各々によって接続されている2つの被接続ノードと前記複数の種別とを表すことによって前記2つの間接接続ノード間に存在している該2つの被接続ノード間の意味のつながりを検索対象とした第3のキーを、検索キーとして生成する検索キー生成部と、

前記生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている当該検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、前記検索文にマッチする検索対象文書を検索する検索部と、

を備えることを特徴とする検索装置。

【請求項 2】

前記検索キーは、前記第2及び前記第3のキーにおいて表されている前記複数の種別がOR結合されている、

ことを特徴とする請求項 1 に記載の検索装置。

【請求項 3】

前記検索キー生成部は、前記種別が類似する関係を表すアークをグループ化して前記検索キーを生成する、

ことを特徴とする請求項 1 に記載の検索装置。

【請求項 4】

前記意味解析部、前記検索キー生成部、前記検索部、前記検索文を入力する検索クライアント部、前記データベースを作成するデータベース作成部、または該データベース作成部に前記検索対象文書を入力するデータベース作成クライアント部を、ネットワークを介して接続される複数のサーバコンピュータに備える、

ことを特徴とする請求項 1 ないし 3 のいずれかに記載の検索装置。

【請求項 5】

検索装置が行う検索方法であって、

前記検索装置が備えている意味解析部が、検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成し、

前記検索装置が備えている検索キー生成部が、前記意味解析によって生成された意味構造上の 2 つのノードと該 2 つのノード間を直接接続するアークの種別とを表すことによって該 2 つのノード間の意味のつながりを検索対象とした第 1 のキー、前記意味構造上で複数のアークを介して間接的に接続されている 2 つの間接接続ノードと該複数のアークの各々についての前記種別である複数の種別とを表すことによって該 2 つの間接接続ノード間の間接的な意味のつながりを検索対象とした第 2 のキー、及び、該複数のアークの各々によって接続されている 2 つの被接続ノードと前記複数の種別とを表すことによって前記 2 つの間接接続ノード間に存在している該 2 つの被接続ノード間の意味のつながりを検索対象とした第 3 のキーを、検索キーとして生成し、

前記検索装置が備えている検索部が、前記生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている当該検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、前記検索文にマッチする検索対象文書を検索する、

ことを特徴とする検索方法。

【請求項 6】

検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成するステップと、

前記意味解析によって生成された意味構造上の 2 つのノードと該 2 つのノード間を直接接続するアークの種別とを表すことによって該 2 つのノード間の意味のつながりを検索対象とした第 1 のキー、前記意味構造上で複数のアークを介して間接的に接続されている 2 つの間接接続ノードと該複数のアークの各々についての前記種別である複数の種別とを表すことによって該 2 つの間接接続ノード間の間接的な意味のつながりを検索対象とした第 2 のキー、及び、該複数のアークの各々によって接続されている 2 つの被接続ノードと前記複数の種別とを表すことによって前記 2 つの間接接続ノード間に存在している該 2 つの被接続ノード間の意味のつながりを検索対象とした第 3 のキーを、検索キーとして生成するステップと、

前記生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている当該検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、前記検索文にマッチする検索対象文書を検索するステップと、

をコンピュータに実行させるためのプログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、情報を検索するための検索装置、検索方法、およびプログラムに関する。

【背景技術】

## 【 0 0 0 2 】

例えば論文や特許の検索、あるいは一般の Web ページの検索などに適用できるキーワードによる検索では、キーワード単位の検索クエリを用いるため、キーワード間の関係を検索条件に含めることができない。例えば、ユーザが「熱の放出を低減することにより、環境負荷を減らす技術」を検索したい場合に、キーワード「熱の放出、環境負荷、低減」を入力する。しかし、このキーワードの検索クエリには、あいまい性が含まれている。この場合、「熱の放出を低減する」と「環境負荷を低減する」の両方の意味を含み、一方の意味に限定していない。また、熱の放出と環境負荷との関係も特定していない。

## 【 0 0 0 3 】

このように検索クエリにあいまい性が含まれているキーワード検索には、以下の問題がある。

( 1 ) ユーザが意図した通りに検索されない。

( 2 ) キーワードを含んでいても意図しない文書が検索される。

## 【 0 0 0 4 】

特に、( 2 ) の問題は、抽出された文書中から、ユーザが意図した部分を見つけ出す手間が煩雑であるという欠点を含んでいる。例えば、3つのキーワードで検索してすべてのキーワードを含む文が検出された場合でも、その文は意図しない関係を含んでいるかもしれない。つまり、キーワードにヒットした部分を出力しても、必ずしもユーザが欲しい情報ではないことがある。従って、有用な文を抽出する判断に、ユーザは時間を費やすことになる。

## 【 0 0 0 5 】

検索精度を向上させる一従来技術として、次のようなものが知られている(例えば特許文献1に記載の技術)。言語解析手段は入力された検索要求を言語解析して検索条件の要素となる単語及び複数の単語より構成された名詞句を抽出する。検索条件生成手段は、抽出した単語及び名詞句を所定の演算子により結合し、かつ単語及び名詞句の各々に所定の重み付けを施して検索条件を生成する。文書検索手段は検索条件生成手段により生成した検索条件に合致した文書を検索対象文書から抽出する。このように、自然言語で入力された検索要求から抽出された単語及び名詞句に基づいて適切な検索条件を設定することにより、精度の高い文書検索結果を得ることを目的とする。

## 【 0 0 0 6 】

この技術は、入力された検索要求を言語解析して検索条件の要素となる単語及び複数の単語より構成された名詞句を検索のためのキーワードとするものである。しかしながら、この従来技術は依然として、前述した( 2 )の問題を解決することはできない。

## 【 0 0 0 7 】

検索精度を向上させる他の従来技術として、次のようなものが知られている(例えば特許文献2に記載の技術)。検索を要求する式または文である検索要求情報から検索用語となりうるすべてのキーワードを抽出するキーワード抽出部を備える。抽出したキーワードの類義語を類義語辞書から取得する類義語取得部を備える。キーワード抽出部が抽出したキーワードと、類義語取得部が取得した類義語とを指定して、検索対象の文書を記憶する検索対象文書DBから文書を検索する文書検索部を備える。そして、文書検索部が検索した文書のうち、少なくとも検索要求情報に含まれる係り受け関係にある複数の単語の対と、文書検索部が検索した文書に含まれる係り受け関係にある複数の単語の対との関連する度合いを示す係り受け類似度が大きい文書ほど文書の優先順位を高く評価する検索結果評価部を備える。これにより、ユーザにとって有用な情報を高精度で検索する情報検索装置を提供する。

## 【 0 0 0 8 】

この技術は、複数の単語の対の係り受け関係の類似度を検索に導入することで、類義語を使用し検索条件を広げて文書を検索した場合でも、不適切な検索候補文書を排除し、ユーザが頻繁に使用するキーワードに関連した有用な情報を高精度で取得するものである。しかしながら、この従来技術では、係り受け関係になくても意味的に似た文に含まれる複

10

20

30

40

50

数の単語については、検索漏れが発生し、検索精度を向上させることはできないという問題点を有していた。

【先行技術文献】

【特許文献】

【0009】

【特許文献1】特開2001-142897号公報

【特許文献2】特開2006-215717号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0010】

本発明は、意図しない文書の検索や検索漏れの発生を排除することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0011】

態様の一例では、検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成する意味解析部と、意味解析部によって生成された意味構造上の2つのノードと該2つのノード間を直接接続するアークの種別とを表すことによって該2つのノード間の意味のつながりを検索対象とした第1のキー、意味構造上で複数のアークを介して間接的に接続されている2つの間接接続ノードと該複数のアークの各々についての種別である複数の種別とを表すことによって該2つの間接接続ノード間の間接的な意味のつながりを検索対象とした第2のキー、及び、該複数のアークの各々によって接続されている2つの被接続ノードと該複数の種別とを表すことによって該2つの間接接続ノード間に存在している当該2つの被接続ノード間の意味のつながりを検索対象とした第3のキーを生成する検索キー生成部と、生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、検索文にマッチする検索対象文書を検索する検索部とを備える。

【発明の効果】

【0012】

意図しない文書の検索や検索漏れの発生を排除することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【0013】

【図1】本実施形態がベースとする意味検索技術の説明図である。

【図2】自然文から意味最小単位を計算する方法の説明図である。

【図3】基本的な意味検索技術を用いた検索装置の構成図である。

【図4】基本的な意味検索技術を用いた検索装置におけるデータベース作成処理を示すフローチャートである。

【図5】データベース作成の例を示す図である。

【図6】検索用インデックスに格納される意味最小単位の例を示す図である。

【図7】評価値テーブルの例を示す図である。

【図8】基本的な意味検索技術を用いた検索装置における検索処理を示すフローチャートである。

【図9】検索クエリからの意味最小単位の生成を説明する図である。

【図10】基本的な意味検索技術を用いた検索装置における検索漏れの例を示す図である。

【図11】検索漏れを防止する方式の説明図である。

【図12】本実施形態の説明図である。

【図13】本実施形態による検索装置の構成図である。

【図14】本実施形態による検索キー生成のための制御処理を示すフローチャートである。

【図15】ノードリストの作成処理の説明図である。

【図16】本実施形態による検索キー生成処理を示すフローチャートである。

10

20

30

40

50

【図 17】アーク名とグループ名との対応関係の例を示す図である。

【図 18】間接接続の説明図である。

【図 19】間接接続の他の制御方法の説明図である。

【図 20】クラウド構成に対応した実施形態の構成例を示す図である。

【図 21】本実施形態の機能を搭載したソフトウェアプログラムを実行可能なコンピュータのハードウェア構成例を示す図である。

【発明を実施するための形態】

【0014】

以下、本発明を実施するための形態について図面を参照しながら詳細に説明する。

本実施形態では、意味検索といって、文の意味をグラフで表現し、そのグラフ表現を使って検索することにより、従来のキーワードベースよりも精度が高い検索装置を実現する。機械翻訳は、言葉を処理する上での要素技術が全て入っている。機械翻訳は公知であるが、出願人は、日英翻訳を例にあげると、日本語の単語を抽出して構文解析を行っている。その次に、それに基づいて、意味構造といって、文の意味を表す構造に変換して、その意味構造はどの言語にも依存しないように設計されているため、その意味構造に落としてから例えば英語の文を生成するという処理を行っている。本実施形態の意味検索では、日本語の文を解析して生成される意味構造を用いた検索を行う。

【0015】

図 1 は、本実施形態がベースとする意味検索技術の説明図である。この意味検索技術では、まず、データベース 104 にはあらかじめ、検索対象文書 106 が文ごとに意味解析され、その意味最小単位 105 が格納されている。検索時には、検索クエリ 101 の自然言語文（検索文）102 に相当する意味最小単位（後述する）103 が検索キーとして特定される。そして、検索キーの意味最小単位 103 と一致する意味最小単位 105 を含むデータベース 104 内の検索対象文 106 を特定することにより、検索者が意図する単語同士の意味関係等に応じた検索が行われる。

【0016】

本実施形態の構成について説明する前に、本実施形態がベースとする基本的な意味検索技術について以下に説明する。基本的な意味検索技術では、検索対象を限定しすぎるため意味が非常に似ている文でも検索もれがおこる場合があるが、本実施形態を実現するための重要な技術であるため、まずこの技術について以下に説明する。

【0017】

図 2 は、自然文から意味最小単位を計算する方法の説明図である。例えば原文 201 である「太郎は花子に本をあげた。」を意味解析すると、有向グラフ 202 で示される構造になる。これを意味構造と呼ぶ。「あげる」というのがこの文の中心の概念になる。誰が「あげる」という行動をしたかを示す「動作主」が「太郎」で、それを誰に対してかを示す「目標」が「花子」である。そして、何をあげたかを示す「対象」が「本」である。このように、有向グラフ 202 では、依存関係のようなものがグラフで表現されている。これらの「あげる」「太郎」「花子」「本」は文中の単語である。それぞれの単語に対して「GIVE」「HANAKO」「TARO」「BOOK」で示される意味記号が付与されている。例えば「ユーザ」と「利用者」のように、違う単語だが同じ意味を表すものは一つの意味記号にまとまる。また、「あげる」には、「手をあげる」、「棚にあげる」などの様々な意味があるが、その場合は意味に応じて意味記号も変わる。1つの単語に1つの意味記号が対応するとは限らず、様々な可能性がある。意味構造である有向グラフ 202 は、意味記号における記号同士の関係を表したものである。

【0018】

長い文でも同様の構造になる。グラフ同士をマッチングするのは処理も重くなる。そこで、意味最小単位といって、グラフ表現を分解して単純な構造にする。

【0019】

ここで、2つの関係に着目する。図 2 の有向グラフ 202 では、「GIVE あげる」から「HANAKO 花子」に「目標」という矢印（以下「アーク」と呼ぶ）がつながっている。ま

10

20

30

40

50

た、「GIVE あげる」から「TARO 太郎」に「動作主」というアークがつながっている。「GIVE あげる」から「BOOK 本」に「対象」というアークがつながっている。ほかに「述語」や「過去」等の接続していないアークもあるが、これらは「GIVE あげる」の属性を表している。ここで、接続していないことを「NIL」という記号で表す。

#### 【 0 0 2 0 】

意味最小単位の出力においては、有向グラフ（例えば図 2 の 2 0 2 ）からアークが抽出され、以下の処理が実行される。

（ 1 ）アークが 2 つのノードをつないでいる場合：

それぞれのアークに対して、

（アークが出るノード, アークが向かうノード, アークの名前）

が出力される。

（ 2 ）アークが出るノードがない場合：

それぞれのアークに対して、

（"NIL", アークが向かうノード, アークの名前）

が出力される。

（ 3 ）アークが向かうノードがない場合：

それぞれのアークに対して、

（アークが出るノード, "NIL", アークの名前）

が出力される。

#### 【 0 0 2 1 】

上述の（ 1 ）～（ 3 ）の処理を行った結果出力されたものを「意味最小単位」（例えば図 2 の 2 0 3 ）と定義する。

#### 【 0 0 2 2 】

図 2 の 6 個に分解された部分 2 0 3 を、意味最小単位という。

このように、意味最小単位は、文中の 2 つの概念間の関係または概念の役割を表すものであり、これをキーにしてデータベースを検索することにより、意味を踏まえた検索が可能となる。

#### 【 0 0 2 3 】

意味最小単位は有向グラフの部分構造を表したものであり、意味最小単位でマッチングすることにより、有向グラフをマッチングさせるより柔軟な検索が可能になる。また、意味最小単位の後述するidf値（意味最小単位を含む文書数が少ないほど値が高くなる）を計算しておけば、マッチした意味最小単位のidf値を使って評価値を計算することにより、検索結果に対してランキングを行うことができる。

#### 【 0 0 2 4 】

図 3 は、本実施形態がベースとする基本的な意味検索技術を用いた検索装置の構成図である。この検索装置は、データベース作成用として、検索対象テキスト入力部 3 0 1、意味解析部 3 0 2、意味最小単位保存部 3 0 3、データベース作成部 3 0 4、検索用インデックス 3 0 5 の記憶部、評価値計算部 3 0 6、評価値テーブル 3 0 7 の記憶部を備える。また、検索実行用として、入力部 3 0 8、上述の意味解析部 3 0 2 と意味最小単位保存部 3 0 3、検索部 3 0 9、評価値計算部 3 1 0、ランキング部 3 1 1、および検索結果表示部 3 1 2 を備える。検索対象テキスト入力部 3 0 1 には、検索対象文書 3 1 3 が入力される。入力部 3 0 8 には、検索クエリ 3 1 4 の自然文が入力される。

#### 【 0 0 2 5 】

まず、データベースの作成時には、検索対象テキスト入力部 3 0 1 は、検索対象文書 3 1 3 の入力を受け付ける。

#### 【 0 0 2 6 】

意味解析部 3 0 2 は、検索対象テキスト入力部 3 0 1 により受け付けられた検索対象文書 3 1 3 を意味解析する。意味解析とは、図 2 に示されるように、入力文（例えば図 2 の 2 0 1 ）を解析し、その中の概念（単語の意味）間の関係を有向グラフ（例えば図 2 の 2 0 2 ）により表現することである。意味解析部 3 0 2 は、この有向グラフに基づいて、意

10

20

30

40

50

意味最小単位を生成する。

#### 【 0 0 2 7 】

意味最小単位保存部 3 0 3 は、意味解析部 3 0 2 が生成した意味最小単位を記憶する。

データベース作成部 3 0 4 は、意味最小単位保存部 3 0 3 に保存された検索対象文書 3 1 3 に含まれる各意味最小単位に基づいて、検索用インデックス（データベース）3 0 5 を作成する。この検索用インデックス 3 0 5 には、検索対象文書 3 1 3 ごとに、複数の意味最小単位が含まれる。

#### 【 0 0 2 8 】

評価値計算部 3 0 6 は、検索用インデックス 3 0 5 中の各意味最小単位についての文書頻度（いくつの文書にその意味最小単位が出現するか）を計算しておき、そこから各意味最小単位のidf値を計算し、評価値テーブル 3 0 7 に格納しておく。idf値は以下のようにして算出される。

$$\text{idf} = \log(\text{全文書数} / \text{df})$$

df (document frequency) : 意味最小単位が出現する文書数

・・・ ( 1 )

#### 【 0 0 2 9 】

例えば、意味最小単位が 1 0 万文書中 1 0 万文書に出現していれば、idfの値は 1 になる。出現文書数が少なければidfの値は大きくなる。例えば 1 文書にしか現れない非常に珍しい意味最小単位ならidfの値は $\log(10 \text{ 万})$ になる。意味最小単位が検索用インデックス 3 0 5 上でマッチしたときに、その意味最小単位のidfを評価値として計算することにより、めずらしいような意味構造がヒットしたときはそれが検索上位に現れるようにしている。

#### 【 0 0 3 0 】

なお、評価値テーブル 3 0 7 はここではidf値を例にとって説明しているが、他の値でもよい。

#### 【 0 0 3 1 】

以上のようにして、データベースとしての検索用インデックス 3 0 5 および評価値テーブル 3 0 7 が予め作成された後に、実際の検索が実行される。

#### 【 0 0 3 2 】

入力部 3 0 8 は、ユーザから検索クエリ 3 1 4 の自然文を受け付ける。

入力部 3 0 8 により受け付けられた検索クエリ 3 1 4 は、前述した意味解析部 3 0 2 により、意味解析されて検索クエリ 3 1 4 に含まれる複数の意味最小単位が生成され、それらの意味最小単位が意味最小単位保存部 3 0 3 に保存される。

#### 【 0 0 3 3 】

検索部 3 0 9 は、検索クエリ 3 1 4 から生成され意味最小単位保存部 3 0 3 に保存された意味最小単位によって、データベースである検索用インデックス 3 0 5 を検索する。

#### 【 0 0 3 4 】

評価値計算部 3 1 0 は、評価値テーブル 3 0 7 と検索用インデックス 3 0 5 を参照して、検索部 3 0 9 でマッチした意味最小単位から、評価値を計算する。

#### 【 0 0 3 5 】

ランキング部 3 1 1 は、評価値計算部 3 1 0 により計算された検索結果の各文書の評価値をソートし、ランキングを行う。ランキングされた結果は、検索結果表示部 3 1 2 によりユーザに提示される。

#### 【 0 0 3 6 】

図 4 は、基本的な意味検索技術を用いた図 3 の構成を有する検索装置におけるデータベース作成処理を示すフローチャートである。

#### 【 0 0 3 7 】

まず、ステップ S 4 0 1 と S 4 0 6 の制御によるループ処理によって検索対象文書 3 1 3 ( 図 3 ) のそれぞれにつき、以下のステップ S 4 0 2 から S 4 0 5 までの処理が実行される。

10

20

30

40

50

## 【 0 0 3 8 】

まず、検索対象文書 3 1 3 の 1 つが文に分割される (ステップ S 4 0 2 )。

次に、ステップ S 4 0 3 と S 4 0 5 の制御によるループ処理によって分割で得られたそれぞれの文につき、意味 (意味解析) 処理が実行されて意味最小単位が生成され、検索用インデックス 3 0 5 (図 3) に追加される (ステップ S 4 0 4)。

## 【 0 0 3 9 】

以上の処理は、図 3 の検索対象テキスト入力部 3 0 1、意味解析部 3 0 2、意味最小単位保存部 3 0 3、およびデータベース作成部 3 0 4 の機能に対応するデータベース作成処理である。

## 【 0 0 4 0 】

10

図 5 は、データベース作成の例を示す図である。例えば、文書 A の中に文 m「本発明による機械翻訳システムは、翻訳家が修正した単語あるいは修正または作成した翻訳文をそれぞれ前記辞書および例文データベースに登録する登録手段を持つ。」があるとすると、この文を意味解析し、意味最小単位を生成すると、図 5 の右側のようになる。理解を容易にするために、意味最小単位が表す意味も右に付記しておく。生成された意味最小単位は文 m、文書 A とひもづけておく。この情報は検索時の評価値計算に使う。同様に他の文に関しても同じように処理を行い、意味最小単位を生成する。

## 【 0 0 4 1 】

図 6 は、検索用インデックス 3 0 5 (図 3) に格納される意味最小単位の例を示す図である。検索用インデックス 3 0 5 は、意味最小単位をキーとして、その意味最小単位の文書 ID、文 ID や、出現位置などを検索するためのインデックステーブルである。出現位置の情報としては、アークが発するノードであるノード 1 の位置と、そのノード 1 の文字列長、およびアークが到達するノードであるノード 2 の位置と、そのノード 2 の文字列長が格納される。

20

## 【 0 0 4 2 】

図 4 のステップ S 4 0 3 から S 4 0 5 の各文に対応するループ処理、およびステップ S 4 0 1 から S 4 0 6 の各検索対象文書 3 1 3 に対するループ処理が終了し、検索用インデックス 3 0 5 が作成されたら、以下のステップ S 4 0 6 の処理が実行される。検索用インデックス 3 0 5 に格納されたそれぞれの意味最小単位について、idf 値が計算され、評価値テーブル 3 0 7 (図 3) に格納される。

30

## 【 0 0 4 3 】

図 7 は、評価値テーブル 3 0 7 の例を示す図である。検索用インデックス 3 0 5 中に現れる意味最小単位 (図 6 参照) ごとに、前述した (1) 式に基づいて idf 値が計算される。図 7 において、意味最小単位「(SEE,NIL,述語)」は、「見る」という意味の意味最小単位の例であるが、「見る」という語句は一般に多くの文書中に出現するため、(1) 式において、df 値が大きくなり、これを分母として計算される idf 値は小さい値となる。これに対して、「(SEE,GIRAFFE,目的語)」は、「キリンを見る」という意味の意味最小単位の例であるが、「キリンを見る」という語句はそれほど多くの文書中には出現しないため、(1) 式において、df 値が小さくなり、これを分母として計算される idf 値は大きい値となる。

40

## 【 0 0 4 4 】

このようにして、評価値テーブル 3 0 7 に得られる各意味最小単位ごとの idf 値は、その意味最小単位が珍しいものであるほど高い値になる。

## 【 0 0 4 5 】

以上の評価値テーブル 3 0 7 の作成処理は、図 3 の評価値計算部 3 0 6 の機能に対応する。

## 【 0 0 4 6 】

図 8 は、基本的な意味検索技術を用いた図 3 の構成を有する検索装置における検索処理を示すフローチャートである。

## 【 0 0 4 7 】

50



まず、検索クエリ 3 1 4 (図 3) は自然言語文で入力される。

次に、検索クエリ 3 1 4 が文に分割される (ステップ S 8 0 1)。

【0048】

次に、ステップ S 8 0 2 と S 8 0 4 の制御によるループ処理によって分割で得られたそれぞれの文につき、図 4 のステップ S 4 0 4 と同様の意味 (意味解析) 処理が実行されて検索キーのキーワードに追加される (ステップ S 8 0 3)。

【0049】

以上の処理は、図 3 の入力部 3 0 8、意味解析部 3 0 2、および意味最小単位保存部 3 0 3 の機能に対応する。

【0050】

図 9 は、検索クエリ 3 1 4 の例「翻訳家によって修正された単語を辞書に登録する手段をもつ。」から意味最小単位を生成する例を示す図である。図 5 の 1 つの文書に対応する検索クエリ 3 1 4 の文書から、図 5 の右側に相当する複数の意味最小単位が生成される。

【0051】

以上のステップ S 8 0 2 から S 8 0 4 のループ処理によって、検索クエリ 3 1 4 に対応する意味最小単位が自動生成され、この集合が検索キー 8 0 1 とされる。

【0052】

次に、図 8 のステップ S 8 0 5 と S 8 0 7 の制御によるループ処理によって検索キー 8 0 1 に含まれるそれぞれの意味最小単位 (これを意味最小単位 (A) と呼ぶ) につき、以下のステップ S 8 0 6 の処理が実行される。図 6 に例示される構成を有する図 3 の検索用インデックス 3 0 5 から、処理対象の意味最小単位 (A) を含むレコード (図 6 の行に対応する) の文書 ID および文 ID が取得され、記憶される。この処理により、処理対象の意味最小単位 (A) がどの文書の何番目の文にマッチするかがわかる。

【0053】

ステップ S 8 0 5 から S 8 0 7 のループ処理により、検索キー 8 0 1 に含まれる全ての意味最小単位に対して、その意味最小単位を含む文書 ID および文 ID が取得される。

【0054】

以上の処理は、図 3 の検索部 3 0 9 の機能に対応する。

続いて、データベース中の全文書の評価値が 0 とされた後 (ステップ S 8 0 8)、ステップ S 8 0 9 と S 8 1 2 の制御によるループ処理により、上述の処理で検索キー 8 0 1 中のいずれかの意味最小単位がマッチした文ごとに、以下のように評価値が算出される。

【0055】

いま例として、図 5 に示した文 m, n, p, q の 4 つの文が検索キー 8 0 1 にマッチしたとする。ステップ S 8 0 9 と S 8 1 2 の制御によるループ処理により、それぞれの文に対して評価値が計算される。

【0056】

まず、処理対象の文 (以下、処理対象の文を「文 i」とする) に対する評価値が算出される (ステップ S 8 1 0)。文 i に対する評価値 (Si) は、次式で表される。

$$\text{文 } i \text{ の評価値 } (S_i) = [\text{検索クエリの意味最小単位の集合 } (K_1, K_2, \dots, K_j, \dots) \text{ のうち、} \\ (\text{文 } i \text{ に出現する } K_j \text{ の idf 値} \times \text{文 } i \text{ における } K_j \text{ の出現回数}) \\ \text{の総和}] \times M^2 \quad \dots (2)$$

【0057】

上記 (2) 式において、M は文 i に同時に出現する K\_j の数である。この数 M が増えれば増えるほど、その文 i は検索クエリ 3 1 4 により良く合致していると考えられる。そして、M の数が 2 個、3 個と増えるに従って、その合致度は大幅に向上すると考えられる。そこで、M の数に従って評価値を大幅に上げるために M の二乗が乗算される。

【0058】

いま、理解を容易にするために、検索キー 8 0 1 に含まれる全ての意味最小単位の idf 値を 2.0 と仮定する。図 5 に示される文 m について、その右側の意味最小単位を見てみると、文 m は検索クエリ 3 1 4 から生成された意味最小単位の 6 つにマッチしている。意味最

10

20

30

40

50

小単位はそれぞれ1回しか文mに出現していない。また、文mに出現する意味最小単位の数は6である。以上から、文mの評価値は(2)式より、

$$(2.0 \times 1 + 2.0 \times 1 + 2.0 \times 1 + 2.0 \times 1 + 2.0 \times 1 + 2.0 \times 1) \times 6^2 = 432.0 \quad (3)$$

となる。図5の文n,p,qに関しても同様に計算が行われる。

【0059】

次に、文書の評価値が計算される(ステップS811)。文書の評価値は、次式により計算される。

【0060】

文書の評価値(D) = 文nの評価値(Sn)の総計  $\dots$  (4)

すなわち、文書の評価値は、その文書に含まれる全ての文の評価値の総和である。具体的な処理としては、ステップS810で評価値(Si)が算出された処理対象の文iについて、その文iが含まれる文書の評価値に、その文iの評価値(Si)が加算される(ステップS811)。

【0061】

以上のステップS809からS812の処理が、検索キー801内のいずれかの意味最小単位がマッチした文iごとに繰返し実行されることにより、各文iおよびそれが含まれる文書の評価値が算出される。

以上の処理は、図3の評価値計算部306の機能に対応する。

【0062】

最後に、上述のようにして算出された評価値に基づいて文書が例えば降順にソート、すなわちランキングされて、以下の結果が得られる。

【0063】

いま例えば、図5に示される文書Aが、文mに加えて特には図示しない文rの2文からなるとし、文rの評価値が18.0だとすると、文書Aの評価値は、この値と上記(3)式の計算結果の値が加算されることにより、 $18.0 + 432.0 = 450.0$ と算出される。同様にして文書B, C, Dに関しても評価値が計算され、例えばそれぞれ、106.0, 253.0, 90.0となったとする。この結果、ランキングにより、以下の検索結果が、図3の検索結果表示部312に表示される。

検索結果1位: 文書A(評価値 = 450.0)

検索結果2位: 文書C(評価値 = 253.0)

検索結果3位: 文書B(評価値 = 106.0)

検索結果4位: 文書D(評価値 = 90.0)

【0064】

また、この例では、以下のように、表現が違ったり、単語間に別の表現が入り込んでも、意味でマッチングできている。

文m: 「翻訳家が修正」が(修正, 翻訳家, 動作主)にマッチ(検索クエリ314では「翻訳家によって修正」)

文m: 「単語あるいは修正または...をそれぞれ前記辞書および例文データベースに登録」が(登録, 単語, 目的語)にマッチ

文q: 「単語は辞書3に登録してもよい」が(登録, 単語, 目的語)にマッチ(「単語」は「登録」の主語ではなく、目的語として解釈される)

【0065】

ユーザが、例えば文書Aを選択して表示させたとき、文ごとに評価値が計算されているので、評価値の高い文をハイライト表示するなどができる。

【0066】

以上の処理は、図3のランキング部311および検索結果表示部312の機能に対応する。

【0067】

以上説明した基本的な意味検索技術を用いた検索装置では、検索クエリ314から特定された検索キー801となる意味最小単位が、検索用インデックス305(データベース

10

20

30

40

50

）中の意味最小単位（例えば図 6 参照）と完全一致による検索を行っている。このため、検索対象を限定しすぎて本来マッチすべき意味最小単位がマッチせず、意味が非常に似ている文でも検索漏れがおこることがある。

【 0 0 6 8 】

図 1 0 は、基本的な意味検索技術を用いた検索装置における検索漏れの例を示す図である。

【 0 0 6 9 】

検索クエリ 1 0 0 0 として「肝臓癌に関して、治療成績が向上した年は。」という自然文を入力して、データベース中の近い文書を検索することを考える。検索クエリ 1 0 0 0 を意味解析して意味構造 1 0 0 1 を得、さらに意味最小単位を計算すると、次のような意味最小単位 1 0 0 2 が得られる。

(IMPROVE, YEAR, TIME)

(IMPROVE, CANCER, KANSURU)

(IMPROVE, ABCXYZ, OBJ)

(CANCER, LIVER, MODIFY)

【 0 0 7 0 】

一方で、検索用インデックス 3 0 5（データベース）（図 3）中の文書に、以下の文 1 0 0 3 を含む文書があったとする。

「...癌の治療成績について...」

【 0 0 7 1 】

この文 1 0 0 3 は、癌の治療成績について記載されており、検索クエリ 1 0 0 0 と近い意味であるが、この部分を意味解析して得た意味構造 1 0 0 4 から得られる意味最小単位 1 0 0 5 は、次のようになる。

(CANCER, ABCXYZ, MODIFY)

この意味最小単位 1 0 0 5 は、検索キー中の意味最小単位 1 0 0 2 には、1 つもマッチしない。意味構造 1 0 0 1 と 1 0 0 4 は、意味が近く、本当はマッチさせたい意味構造である。しかし、検索クエリ 1 0 0 0 から生成される意味構造 1 0 0 1 中では、“CANCER” と “ABCXYZ” は直接つながっていないので、これらの 2 つのノードを同時に含む意味最小単位は生成されない。この結果、検索漏れが発生する。

【 0 0 7 2 】

この検索漏れを防止するために、意味構造 1 0 0 1 および 1 0 0 4 中のアークをいったん全て切ってしまい、ノード全てに関して組合せを生成し、アークの種類は問わずにマッチさせるという方式が考えられる。図 1 1 は、そのような方式の説明図である。

【 0 0 7 3 】

図 1 1 ( a ) は、単語数が例えば 4 単語というように少ない検索クエリの文「太郎は花子に本をあげた。」から検索キーを抽出する場合の上記方式の処理例である。この文の意味構造からノードを抽出すると、例えば「GIVE TARO BOOK HANAKO」などのようになる。これから組合せで意味最小単位に展開を行うと、図 1 1 ( a ) の右側に表示されるように、組合せ数として 4 単語  $\times$  3 = 1 2 通りの意味最小単位が生成される。

【 0 0 7 4 】

図 1 1 ( b ) は、検索クエリの文中のキーワードが、例えば 1 0、2 0、3 0、4 0、 $n$  個というように、増えた場合の組合せ数を算出した結果である。このように、上記方式だと、検索クエリの文中のキーワード数が増え、その組合せ数が膨大となる。 $n$  個の場合は  $n \times (n - 1)$  通りの組合せとなる。

【 0 0 7 5 】

従って、この方式では、検索クエリの文が長くなると、検索時間が膨大になってしまうという問題点を有している。

【 0 0 7 6 】

さらにこの問題のみならず、ノイズ、すなわち意図しない検索結果となる組合せも多数生成されてしまうため、ユーザが検索に有効な組合せのみを生成する必要がある。

## 【 0 0 7 7 】

このような問題点が起こらないようにするための本実施形態について、以下に詳細に説明する。

## 【 0 0 7 8 】

図 1 2 は、本実施形態の説明図である。検索クエリ 1 2 0 0 を意味解析し、意味構造 1 2 0 1 を計算するところまでは、上述した基本的な意味検索技術と同様である。本実施形態では、意味最小単位の集合として検索キーが生成されるのではなく、意味構造による制約 1 2 0 2 がかけられて検索キーが生成される。これにより、検索漏れを削減し、組合せ数が膨大にならず、検索ノイズが抑制された検索キー 1 2 0 3 が生成される。

## 【 0 0 7 9 】

図 1 3 は、本実施形態による検索装置の構成図である。図 3 に示した基本的な意味検索技術を用いた検索装置の構成に対して、同じ機能を有する部分には同じ番号を付してある。図 1 3 の構成が図 3 の構成と異なる部分は、意味解析結果保存部 1 3 0 1 と、検索キー生成部 1 3 0 2 である。意味解析結果保存部 1 3 0 1 は、意味解析部 3 0 2 における意味解析結果である意味構造を記憶する。本実施形態では、検索時に、図 3 の構成のように、検索部 3 0 9 は、意味解析部 3 0 2 が生成した意味最小単位保存部 3 0 3 に保存された意味最小単位の集合として検索キーを使用するのではない。本実施形態では、意味解析結果保存部 1 3 0 1 に記憶された意味構造 1 2 0 1 (図 1 2) を入力とし、検索キー 1 2 0 3 (図 1 2) を生成する検索キー生成部 1 3 0 2 を備える。検索部 3 0 9 は、この検索キー生成部 1 3 0 2 が生成した検索キー 1 2 0 3 を使って検索処理を実行する。

## 【 0 0 8 0 】

図 1 3 の検索装置において、データベース作成時には、図 3 と同様に、検索対象テキスト入力部 3 0 1、意味解析部 3 0 2、意味最小単位保存部 3 0 3、データベース作成部 3 0 4、および評価値計算部 3 0 6 が動作する。本実施形態における図 1 3 の検索装置におけるデータベース作成動作は、図 3 から図 7 を用いて前述したものと同様である。

## 【 0 0 8 1 】

すなわち、検索対象テキスト入力部 3 0 1 は、検索対象文書 3 1 3 をそれぞれ文ごとに分割し、文ごとに意味解析部 3 0 2 により意味解析を行って意味最小単位を生成し、意味最小単位保存部 3 0 3 に保存する。データベース作成部 3 0 4 は、意味最小単位保存部 3 0 3 に保存された意味最小単位に基づいて、検索用インデックス 3 0 5 を作成する。またあらかじめ、評価値計算部 3 0 6 が、検索用インデックス 3 0 5 に登録されたそれぞれの意味最小単位の出現頻度の評価値を計算し、評価値テーブル 3 0 7 に格納する。

## 【 0 0 8 2 】

図 1 4 は、本実施形態における検索キー生成のための制御処理を示すフローチャートである。

## 【 0 0 8 3 】

まず、ユーザにより入力された検索クエリ 3 1 4 を対象に意味解析処理が実行され、意味構造 1 2 0 1 (図 1 2 参照) が生成される (ステップ S 1 4 0 1)。

## 【 0 0 8 4 】

次に、ステップ S 1 4 0 1 の意味解析処理で得られた意味構造 1 2 0 1 が記憶される (ステップ S 1 4 0 2)。

## 【 0 0 8 5 】

以上のステップ S 1 4 0 1 と S 1 4 0 2 の処理は、図 1 3 の入力部 3 0 8、意味解析部 3 0 2、および意味解析結果保存部 1 3 0 1 の機能に対応する。

## 【 0 0 8 6 】

次に、意味解析結果保存部 1 3 0 1 に記憶された意味構造 1 2 0 1 からノードリストが作成される (ステップ S 1 4 0 3)。図 1 5 は、ノードリストの作成処理の説明図である。ここでは、意味構造 1 2 0 1 に含まれるノードのリスト (ノードリスト) 1 5 0 1 が作成される。図 1 5 で示すと、ユーザにより入力された検索クエリ 1 2 0 0 の自然文、例えば「翻訳家によって修正された単語を辞書に登録する手段をもつ。」が意味解析されて、

10

20

30

40

50

意味構造 1 2 0 1 が計算される。この意味構造 1 2 0 1 に含まれるノードを列挙すると、次の通りとなる。

POSSESS  
MEANS  
REGISTER  
WORD  
DICTIONARY  
CORRECT  
TRANSLATOR

【 0 0 8 7 】

10

次に、ステップ S 1 4 0 4 と S 1 4 0 6 の制御によるループ処理によって、ノードリスト 1 5 0 1 中のそれぞれのノード（以後これを「ノードNi」と呼ぶ）に関して、検索キー生成処理が実行される（ステップ S 1 4 0 5）。

【 0 0 8 8 】

ステップ S 1 4 0 4 から S 1 4 0 6 のループ処理によって、全てのノードに対して検索キー 1 2 0 3（図 1 2 参照）が作成されたら、生成された検索キー 1 2 0 3 が出力される（ステップ S 1 4 0 7）。

【 0 0 8 9 】

図 1 6 は、図 1 4 のステップ S 1 4 0 5 の検索キー生成処理を示すフローチャートである。

20

【 0 0 9 0 】

以降、図 1 5 の例で生成されたノードリスト 1 5 0 1 中のノード"MEANS"を例にとり説明する（ノードNi="MEANS"）。

【 0 0 9 1 】

意味解析結果保存部 1 3 0 1 に保存された意味構造 1 2 0 1 が参照されることにより、ノードNiを起点として直結するノード（D\_Ni\_1, D\_Ni\_2, ...）が列挙される（ステップ（S 1 6 0 1））。図 1 5 の例において、ノードNi(="MEANS")を起点として直結するノードを列挙すると、1つあり、

D\_Ni\_1="REGISTER"

となる。なお、ノード"POSSESS"は、"POSSESS"を起点として"MEANS"につながるため対象外となる。

30

【 0 0 9 2 】

ステップ S 1 6 0 2 と S 1 6 0 5 の制御によるループ処理によって、それぞれの直結ノードD\_Ni\_n（n = 1, 2, ...）に関して、以下の処理が実行される。

【 0 0 9 3 】

まず、ノードNiと直結ノードD\_Ni\_nをつなぐアーク（これを「アーク（A）」とする）がグループ化される。アーク（A）に対してグループ化されたアークをA\_gとする（ステップ S 1 6 0 3）。グループ化については後述する。

【 0 0 9 4 】

次に、検索キー 1 2 0 3（図 1 2）として、「(Ni, D\_Ni\_A\_g)」が生成されて記憶される（ステップ S 1 6 0 4）。

40

【 0 0 9 5 】

ステップ S 1 6 0 3 と S 1 6 0 4 のループ処理の具体例を以下に示す。

< ループ1回目：D\_Ni\_1 >

いま、ノードNi(="MEANS")とノードD\_Ni\_1をつなぐアークは、図 1 5 の意味構造 1 2 0 1 より、"PP"である。そこで、ステップ S 1 6 0 3 で、"PP"がグループ化されて"PP\_GROUP"となる。図 1 7 は、アーク名とグループ名との対応関係の例を示す図である。この図に、"PP"がグループ化されて"PP\_GROUP"になったことが示されている。

【 0 0 9 6 】

ステップ S 1 6 0 4 で、検索キー (MEANS, REGISTER, PP\_GROUP) が生成されて記憶される

50

。

&lt; ループ終わり &gt;

次に、意味解析結果保存部 1 3 0 1 に保存された意味構造 1 2 0 1 が参照されることにより、ノードNiに間接接続されるノード (I\_Ni\_1, I\_Ni\_2, ...) が列挙される (ステップ S 1 6 0 6)。間接接続の定義は、直接つながってはいないが、n個のアーキによりつながっていることをいう。nはシステムで設定できるが、2以上の数で、[ n=2か3か4 ] のように、複数設定してもよい。またアーキの向きは無視するものとする。ここではn=2として説明する。

【 0 0 9 7 】

次に、ステップ S 1 6 0 7 と S 1 6 1 1 の制御によるループ処理により、それぞれの間接接続ノードI\_Ni\_n ( n = 1 , 2 , ... ) に関して、以下の処理が実行される。

【 0 0 9 8 】

まず、ノードNiと間接接続ノードI\_Ni\_nをつなぐ複数のアーキ (これを「アーキA1」, 「アーキA2」, ... とする) がグループ化される。これらのグループ化されたアーキをA1\_g, A2\_gとする (ステップ S 1 6 0 8)。グループ化については後述する。

【 0 0 9 9 】

次に、検索キー 1 2 0 3 (図 1 2) として、「(Ni, I\_Ni\_[A1\_g|A2\_g|...])」が生成されて記憶される (ステップ S 1 6 0 9)。

【 0 1 0 0 】

さらに、検索キー 1 2 0 3 (図 1 2) として、以下のものが生成されて記憶される (ステップ S 1 6 1 0)。

(Ni, \*1, [A1\_g|A2\_g|...]) AND (\*1, I\_Ni\_n, [A1\_g|A2\_g|...])

【 0 1 0 1 】

ステップ S 1 6 0 8 から S 1 6 1 0 のループ処理の具体例を以下に示す。

まず、図 1 5 に例示される意味構造 1 2 0 1 で、ノードNi(="MEANS")に間接接続するノードが列挙される (ステップ S 1 6 0 6)。図 1 5 で、"MEANS"に間接接続するノードは、「MEANS」からアーキ"PP", "OBJ"でつながっているノード"WORD"と、アーキ"PP", "LOC"でつながっているノード"DICTIONARY"である。

よって、

I\_Ni\_1="WORD"

I\_Ni\_2="DICTIONARY"

となる。

【 0 1 0 2 】

それぞれのI\_Ni\_nに関して、ステップ S 1 6 0 7 から S 1 6 1 1 のループ処理が実行される。

&lt; ループ1回目 : I\_Ni\_1 &gt;

ノードNi(="MEANS")と間接接続ノードI\_Ni\_1をつなぐアーキ"PP", "OBJ"がそれぞれグループ化され、「PP\_GROUP」, "OBJ\_GROUP"とされる (ステップ S 1 6 0 8)。図 1 7 にその様子が示されている。

【 0 1 0 3 】

検索キー 1 2 0 3 として、「(MEANS, WORD, [PP\_GROUP|OBJ\_GROUP])」が生成されて記憶される (ステップ S 1 6 0 9)。

【 0 1 0 4 】

さらに、検索キー 1 2 0 3 として、以下の検索キーが生成されて記憶される (ステップ S 1 6 1 0)。

(MEANS, \*1, [PP\_GROUP|OBJ\_GROUP]) AND (\*1, WORD, [PP\_GROUP|OBJ\_GROUP])

【 0 1 0 5 】

この検索式の意味するところは、例えば図 1 8 ( a ) に示されるように、ある同じノードを1つ介してMEANSとWORDがつながっている構造を探す、ということである。このとき、アーキの向きを指定してもしなくてもよい。アーキの向きを指定しない場合は図 1 8 ( b

10

20

30

40

50

）のようになる。

< ループ2回目: I\_Ni\_2 >

ノードNi(="MEANS")と間接接続ノードI\_Ni\_2をつなぐアーク"PP","LOC"がそれぞれグループ化され、"PP\_GROUP","PLACE\_GROUP"とされる(ステップS1608)。図17にその様子が示されている。

【0106】

検索キー1203として、「(MEANS,DICTIONARY,[PP\_GROUP|PLACE\_GROUP])」が生成されて記憶される(ステップS1609)。

【0107】

さらに、検索キー1203として、以下の検索キーが生成されて記憶される(ステップS1610)。

```
(MEANS,*1,[PP_GROUP|PLACE_GROUP])
AND
(*1,DICTIONARY,[PP_GROUP|PLACE_GROUP])
```

< ループ終わり >

以上により、1つの処理対象ノードNiに対する、図16のフローチャートで示される図14のステップS1405の検索キー生成処理が終了する。

【0108】

上述のようにしてステップS1404からS1407までのループ処理によりノードNiごとに生成された検索キーが、図14のステップS1407で、図13の検索部309に出力されて、検索キー生成のための制御処理が終了する。

【0109】

以上の説明において、ステップS1603またはステップS1608において、アークが図17に示されるようにグループ化されている。アークは文の意味を表すときの役割を示すものであり、例えばOBJやOBJ\_Aは目的語を表すが、意味解析処理上かなり細かい分類がされている。本実施形態では、検索のヒット率を向上させるために、細かく分類されているアークのうち同じような関係を表すアークが、例えば図17に示されるようにグループ化される。

【0110】

以上のステップS1403からS1407までの処理は、図13の検索キー生成部1302の機能に対応する。

【0111】

例えば図15に例示されるノードNi="MEANS"の場合の検索キー1203の出力は、以下の5種類となる。

1. (MEANS,REGISTER,PP\_GROUP)
2. (MEANS,WORD,[PP\_GROUP|OBJ\_GROUP])
3. (MEANS,\*1,[PP\_GROUP|OBJ\_GROUP])
- AND
- (\*1,WORD,[PP\_GROUP|OBJ\_GROUP])
4. (MEANS,DICTIONARY,[PP\_GROUP|PLACE\_GROUP])
5. (MEANS,\*1,[PP\_GROUP|PLACE\_GROUP])
- AND
- (\*1,DICTIONARY,[PP\_GROUP|PLACE\_GROUP])

【0112】

上述の検索キー1203の出力を受けた図13の検索部309では、検索キー1203に含まれる各意味最小単位相当の検索要素において、グループ化されたアークの部分については、例えば次のように処理してよい。検索部309は、例えば図17に示される表を検索キー生成部1302から受け取る。検索部309は、その表を参照して、検索キー1203中でOR結合されている各部分のグループ化されているアークを、そのグループに属する個々のアークに分解する。検索部309は、この分解した個々のアークとアーク部

10

20

30

40

50

分以外の部分とでそれぞれ意味最小単位を生成し、検索用インデックス 305 の意味最小単位とのマッチングをとる。このとき、検索部 309 は、アスタリスク「\*」で示されているノード部分については、ワイルドカード検索を行う。ワイルドカード検索とは、その部分のノードは任意のノードでよいという条件にした検索をいう。あるいは、データベースの作成時に、検索用インデックス 305 内の各意味最小単位のアークの部分グループ化されたアークに置き換えて、検索キー 1203 中の各グループ化されたアークとマッチングをとるようにしてもよい。

#### 【0113】

以上説明した本実施形態によれば、ゴミとなる検索キーの数を抑えて、類似した意味合いの文章まで検索可能として、マッチさせたい文書にマッチする検索キーを生成することにより、検索性能を向上させることが可能となる。

10

#### 【0114】

例えば、図 12 に示した「翻訳家によって修正された単語を辞書に登録する手段を持つ」というクエリに対して、任意の 2 つのノードの組み合わせを生成すると、マッチさせたくない文書にマッチしてしまう。以下は、そのような不要な検索キーである：

(CORRECT, DICTIONARY, \*) 「辞書を修正する」「辞書の修正」「修正された辞書」「修正辞書」...

(MEANS, POSSESS, \*) 「所有手段」「所有する手段」...

(POSSESS, DICTIONARY, \*) 「辞書を持つ」「辞書の所有」...

(REGISTER, TRANSLATOR, \*) 「翻訳家が登録する」「翻訳家を登録する」...

20

#### 【0115】

本実施形態によれば、このような不要な検索キーが生成されないように制御することが可能となる。

#### 【0116】

なお、以上の実施形態の説明では、間接接続の定義として、アーク n 個まで (n は固定) で接続するノードのつながりとしたが、図 13 の意味解析部 302 での意味解析の結果に応じて、検索キー生成部 1302 が、間接接続の検索単位を定義することもできる。

#### 【0117】

図 19 は、間接接続の他の制御方法の説明図であり、図 19 (a) は、ノードの品詞とアークを組み合わせた場合、何段階まで展開して検索キーとするかを制御するためのテーブルの構成例を示す図である。ここで「ノード 2」とは、アークが到達するノードを示す。ノード 2 から別のアークが発案する場合、そのアークのグループにより、展開できるかどうか決定される。

30

#### 【0118】

例えば、図 19 (b) で、「MEANS」ノードを起点とする場合、ノード 2 は「REGISTER」であるが、このノードは動詞の属性を持つ。「REGISTER」を起点としてのアークは PP\_GROUP である。図 19 (a) の制御テーブルによると、動詞属性で PP\_GROUP は「可」となっているので、アークの先の「WORD」は、「MEANS」に対して間接接続をしていることとする。

#### 【0119】

続いて、「WORD」が間接接続により到達されたノードとなったので、これをまた「ノード 2」とすると、「WORD」は名詞属性を持ち、「WORD」を起点として「PP\_GROUP」のアークが出ている。図 19 (a) によると、名詞属性で「PP\_GROUP」は「否」とあるので、その先のノード「XYZXYZ」のノードは最初の起点「MEANS」とは間接接続ではない。

40

#### 【0120】

このように、アーク到達ノードの属性と、アーク到達ノードを起点とするアークの種類によりどこまで間接接続かを決定することが可能となる。

#### 【0121】

図 20 は、クラウド構成に対応した実施形態の構成例を示す図である。

データベース作成クライアント 2000、データベース作成サーバ 2010、ファイルサーバ 2020、検索クライアント 2030、検索サーバ 2040、解析サーバ 2050

50



、およびこれらの機器をつなぐネットワーク 2070 から構成される。図 20 の構成は、図 13 に示される実施形態の各構成が、上記各サーバに分散されて設置されている構成を有する。図 20 において、図 13 の場合と同じ機能を有する部分には、同じ番号を付してある。

#### 【0122】

データベース作成時は、データベース作成クライアント 2000 のユーザがデータベースに格納したい全ての検索対象文書 313 を入力すると、図 13 と同様の検索対象テキスト入力部 301 がそれを受け付ける。そして、データベース作成クライアント 2000 内のデータベース作成サーバ接続部 2001 が、データベース作成サーバ 2010 に接続する。データベース作成サーバ 2010 では、検索対象テキスト受付部 2011 がデータベース作成クライアント 2000 からの検索対象文書 313 を受け付ける。データベース作成サーバ 2010 では、解析サーバ接続部 2012 が解析サーバ 2050 に接続する。この結果、解析サーバ 2050 内の意味解析部 302 が、データベース作成サーバ 2010 が受け付けた検索対象文書 313 に対して意味解析処理を実行する。この意味解析処理の結果である意味最小単位のデータは、解析サーバ 2050 からデータベース作成サーバ 2010 に送られる。データベース作成サーバ 2010 では、解析サーバ接続部 2012 が、意味最小単位の各データを受信して、意味最小単位保存部 303 に保存する。データベース作成サーバ 2010 において、データベース作成部 304 は、意味最小単位保存部 303 に保存されている各検索対象文書 313 ごとの意味最小単位に基づいて、検索用インデックス 305 を作成する。また、評価値計算部 306 が、検索用インデックス 305 に登録された各意味最小単位ごとの出現頻度の評価値を計算し、評価値テーブル 307 を作成する。データベース転送部 2013 は、上述の検索用インデックス 305 および評価値テーブル 307 を、ファイルサーバ 2020 に転送する。

#### 【0123】

データベースの検索時には、検索クライアント 2030 のユーザが、検索クエリ 1200 (図 12 参照) を指定する。この検索クエリ 1200 は、検索クライアント 2030 内の入力部 308 で受け付けられる。検索クライアント 2030 では、検索サーバ接続部 2031 が検索サーバ 2040 に接続し、受け付けた検索クエリ 1200 を検索サーバ 2040 に送信する。検索サーバ 2040 では、検索クエリ受付部 2041 が検索クライアント 2030 からの検索クエリ 1200 を受け付ける。検索サーバ 2040 では、解析サーバ接続部 2042 が解析サーバ 2050 に接続する。この結果、解析サーバ 2050 内の意味解析部 302 が、検索サーバ 2040 が受け付けた検索クエリ 1200 に対して意味解析処理を実行する。この意味解析処理の結果である意味構造 1201 (図 12 参照) のデータは、解析サーバ 2050 から検索サーバ 2040 に送られる。検索サーバ 2040 では、解析サーバ接続部 2042 が、意味構造 1201 のデータを受信して、意味解析結果保存部 1301 に保存する。検索サーバ 2040 において、検索キー生成部 1302 は、意味解析結果保存部 1301 に保存された意味構造 1201 に基づいて、検索キー 1203 (図 12 参照) を生成し、検索部 309 に出力する。検索部 309 は、検索キー生成部 1302 からの検索キー 1203 に基づいて、ファイルサーバ 2020 内の検索用インデックス 305 を検索し、検索結果を受け取る。さらに、検索サーバ 2040 内の評価値計算部 306 が、ファイルサーバ 2020 内の評価値テーブル 307 を参照することにより、検索部 309 で検索された文書ごとの評価値を計算する。検索サーバ 2040 内のランキング部 311 は、評価値計算部 306 での評価値の計算結果に基づいて、検索結果の文書をランキングする。検索部 309 は、ランキングされた検索結果の文書を、検索クライアント 2030 に返信する。検索クライアント 2030 では、検索サーバ接続部 2031 がランキングされた検索結果の文書を受信し、検索結果表示部 312 に表示する。

#### 【0124】

以上のクラウド構成により、データベースの作成、検索、記憶、およびそれに伴う意味解析処理を、例えばインターネットであるネットワーク 2060 を介して、分散処理によって効率的に実行することができる。

10

20

30

40

50

## 【 0 1 2 5 】

図 2 1 は、上記システムの全部または一部をソフトウェア処理として実現できるコンピュータのハードウェア構成の一例を示す図である。

## 【 0 1 2 6 】

図 2 1 に示されるコンピュータは、CPU 2 1 0 1、メモリ 2 1 0 2、入力装置 2 1 0 3、出力装置 2 1 0 4、外部記憶装置 2 1 0 5、可搬記録媒体 2 1 0 9 が挿入される可搬記録媒体駆動装置 2 1 0 6、及び通信インタフェース 2 1 0 7 を有し、これらがバス 2 1 0 8 によって相互に接続された構成を有する。同図に示される構成は上記システムを実現できるコンピュータの一例であり、そのようなコンピュータはこの構成に限定されるものではない。

10

## 【 0 1 2 7 】

CPU 2 1 0 1 は、当該コンピュータ全体の制御を行う。メモリ 2 1 0 2 は、プログラムの実行、データ更新等の際に、外部記憶装置 2 1 0 5 ( 或いは可搬記録媒体 2 1 0 9 ) に記憶されているプログラム又はデータを一時的に格納する RAM 等のメモリである。CPU 2 1 0 1 は、プログラムをメモリ 2 1 0 2 に読み出して実行することにより、全体の制御を行う。

## 【 0 1 2 8 】

入出力装置 2 1 0 3 は、ユーザによるキーボードやマウス等による入力操作を検出し、その検出結果を CPU 2 1 0 1 に通知し、CPU 2 1 0 1 の制御によって送られてくるデータを表示装置や印刷装置に出力する。

20

## 【 0 1 2 9 】

外部記憶装置 2 1 0 5 は、例えばハードディスク記憶装置である。主に各種データやプログラムの保存に用いられる。

## 【 0 1 3 0 】

可搬記録媒体駆動装置 2 1 0 6 は、光ディスクや S D R A M、コンパクトフラッシュ ( 登録商標 ) 等の可搬記録媒体 2 1 0 9 を収容するもので、外部記憶装置 2 1 0 5 の補助の役割を有する。

## 【 0 1 3 1 】

通信インタフェース 2 1 0 7 は、例えば LAN ( ローカルエリアネットワーク ) 又は WAN ( ワイドエリアネットワーク ) の通信回線を接続するための装置である。

30

## 【 0 1 3 2 】

本実施形態によるシステムは、図 1 4 および図 1 6 のフローチャート等で実現される機能を搭載したプログラムを CPU 2 1 0 1 が実行することで実現される。そのプログラムは、例えば外部記憶装置 2 1 0 5 や可搬記録媒体 2 1 0 9 に記録して配布してもよく、或いはネットワーク接続装置 2 1 0 7 によりネットワークから取得できるようにしてもよい。

## 【 0 1 3 3 】

以上の実施形態に関して、更に以下の付記を開示する。

## ( 付記 1 )

検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成する意味解析部と、

40

前記意味解析部によって生成された意味構造上のノード間の意味のつながりの最小単位に対応する検索キーに加えて、前記意味構造上で直接的または間接的に接続するノードの組合せに対応する検索キーを生成する検索キー生成部と、

前記生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている当該検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、前記検索文にマッチする検索対象文書を検索する検索部と、

を備えることを特徴とする検索装置。

## ( 付記 2 )

前記検索キー生成部は、前記間接的に接続するノードの組合せ間に存在するアークが 0

50

R 結合された検索キーを生成する、

ことを特徴とする付記 1 に記載の検索装置。

(付記 3)

前記検索部は、前記検索キー中の前記ノードの組合せに対応する前記 O R 結合された各アークを有する前記検索用インデックス内の前記ノードの組合せとの間でマッチングを実行する、

ことを特徴とする付記 2 に記載の検索装置。

(付記 4)

前記検索キー生成部は、前記間接的に接続するノードの組合せの一方のノードと該組合せ間に存在するノードがワイルドカードで条件指定された検索キーを生成する、

ことを特徴とする付記 1 ないし 3 のいずれかに記載の検索装置。

(付記 5)

前記検索キー生成部は、前記検索キー中の前記ノードの組合せに対応するアークのうち類似する関係を表すアークをグループ化して前記検索キーを生成する、

ことを特徴とする付記 1 ないし 4 のいずれかに記載の検索装置。

(付記 6)

前記検索部は、前記検索キー中の前記ノードの組合せに対応する前記グループ化されたアークに属する各アークを有する前記検索用インデックス内の前記ノードの組合せとの間でマッチングを実行する、

ことを特徴とする付記 5 に記載の検索装置。

(付記 7)

前記検索用インデックス内の前記ノードの組合せは前記グループ化されたアークで関係付けられ、

前記検索部は、前記検索キー中の前記ノードの組合せに対応する前記グループ化されたアークを有する前記検索用インデックス内の前記ノードの組合せとの間でマッチングを実行する、

ことを特徴とする付記 5 に記載の検索装置。

(付記 8)

前記検索キー生成部は、前記ノードの属性と当該ノードを起点とするアークの属性により間接接続を定義する、

ことを特徴とする付記 1 ないし 7 のいずれかに記載の検索装置。

(付記 9)

前記意味解析部、前記検索キー生成部、前記検索部、前記検索文を入力する検索クライアント部、前記データベースを作成するデータベース作成部、または該データベース作成部に前記検索対象文書を入力するデータベース作成クライアント部を、ネットワークを介して接続される複数のサーバコンピュータに備える、

ことを特徴とする付記 1 ないし 8 のいずれかに記載の検索装置。

(付記 10)

検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成し、

前記意味解析によって生成された意味構造上のノード間の意味のつながりの最小単位に対応する検索キーに加えて、前記意味構造上で直接的または間接的に接続するノードの組合せに対応する検索キーを生成し、

前記生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている当該検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、前記検索文にマッチする検索対象文書を検索する、

ことを特徴とする検索方法。

(付記 11)

検索文を意味解析してグラフで表現される意味構造を生成するステップと、

前記意味解析によって生成された意味構造上のノード間の意味のつながりの最小単位に対応する検索キーに加えて、前記意味構造上で直接的または間接的に接続するノードの組

10

20

30

40

50

合せに対応する検索キーを生成するステップと、

前記生成された検索キーにより、検索対象文書を蓄積したデータベース上の検索用インデックスに格納されている当該検索対象文書に対応する意味構造上のノードの組合せとのマッチングを実行することにより、前記検索文にマッチする検索対象文書を検索するステップと、

をコンピュータに実行させるためのプログラム。

【符号の説明】

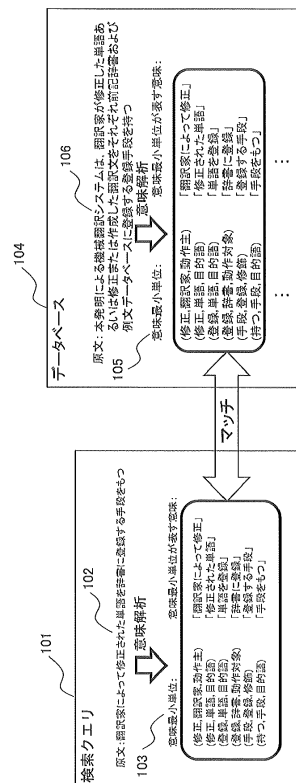
【 0 1 3 4 】

1 0 1、1 0 0 0、1 2 0 0	検索クエリ	
1 0 2	自然言語文	10
1 0 3、1 0 5、2 0 3、1 0 0 2、1 0 0 5	意味最小単位	
1 0 4	データベース	
1 0 6	検索対象文	
2 0 1	原文	
2 0 2	有向グラフ	
3 0 1	検索対象テキスト入力部	
3 0 2	意味解析部	
3 0 3	意味最小単位保存部	
3 0 4	データベース作成部	
3 0 5	検索用インデックス	20
3 0 6	評価値計算部	
3 0 7	評価値テーブル	
3 0 8	入力部	
3 0 9	検索部	
3 1 0	評価値計算部	
3 1 1	ランキング部	
3 1 2	検索結果表示部	
1 0 0 1、1 0 0 4、1 2 0 1	意味構造	
1 0 0 3	データベース中の文書の文	
1 2 0 2	意味構造による制約	30
1 2 0 3	検索キー	
1 3 0 1	意味解析結果保存部	
1 3 0 2	検索キー生成部	
1 5 0 1	ノードリスト	
2 0 0 0	データベース作成クライアント	
2 0 0 1	データベース作成サーバ接続部	
2 0 1 0	データベース作成サーバ	
2 0 1 1	検索対象テキスト受付部	
2 0 1 2	解析サーバ接続部	
2 0 1 3	データベース転送部	40
2 0 2 0	ファイルサーバ	
2 0 3 0	検索クライアント	
2 0 3 1	検索サーバ接続部	
2 0 4 0	検索サーバ	
2 0 4 1	検索クエリ受付部	
2 0 4 2	解析サーバ接続部	
2 0 5 0	解析サーバ	
2 0 6 0	ネットワーク	
2 1 0 1	C P U	
2 1 0 2	メモリ	50

- |         |            |
|---------|------------|
| 2 1 0 3 | 入力装置       |
| 2 1 0 4 | 出力装置       |
| 2 1 0 5 | 外部記憶装置     |
| 2 1 0 6 | 可搬記録媒体駆動装置 |
| 2 1 0 7 | 通信インタフェース  |
| 2 1 0 8 | バス         |
| 2 1 0 9 | 可搬記録媒体     |

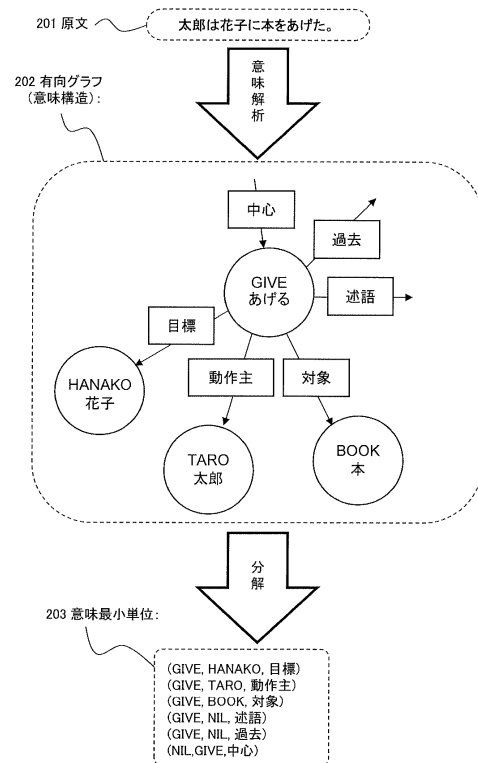
【 図 1 】

本実施形態がベースとする意味検索技術の説明図



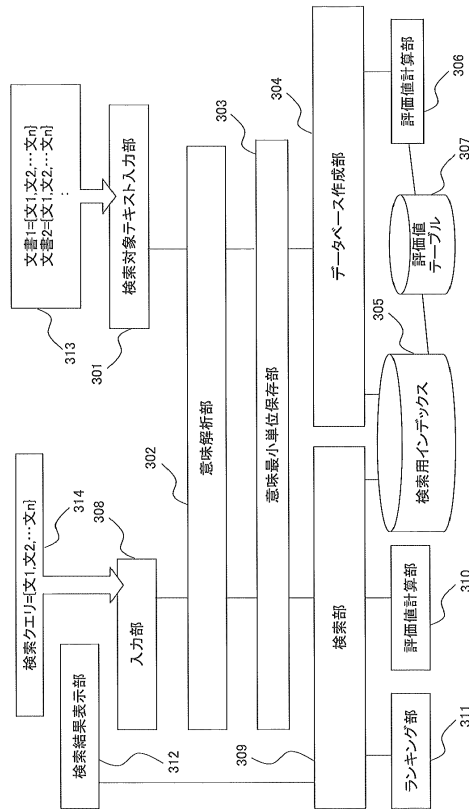
【圖 2】

自然文から意味最小単位を計算する方法の説明図



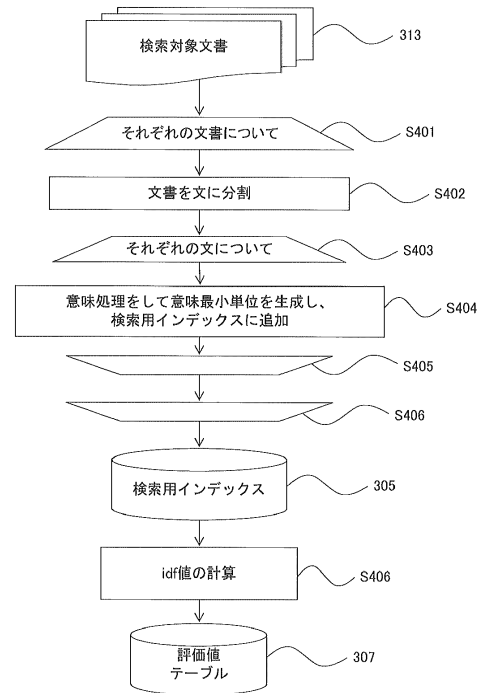
【図3】

基本的な意味検索技術を用いた検索装置の構成図



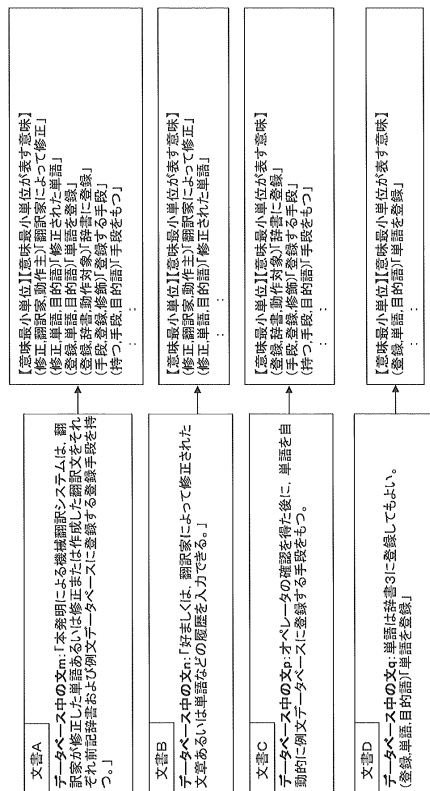
【図4】

基本的な意味検索技術を用いた検索装置におけるデータベース作成処理を示すフローチャート



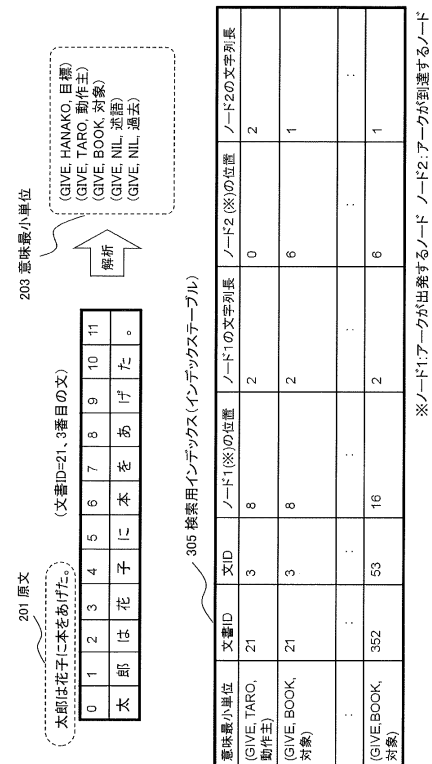
【図5】

データベース作成の例を示す図



【図6】

検索用インデックスに格納される意味最小単位の例を示す図



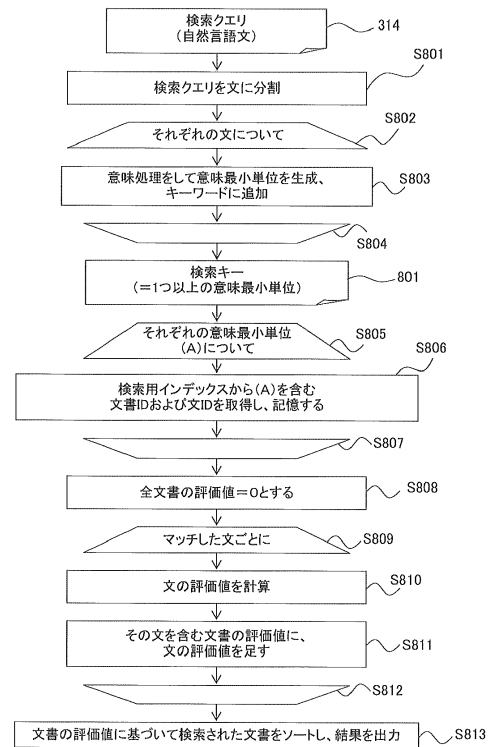
【図 7】

評価値テーブルの例を示す図

意味最小単位	idf 値
(NIL,SEE,中心)	4.634235
(SEE,POSSIBLE,アスペクト)	5.325623
(SEE,GIRAFFE,目的語)	6.235621
(SEE,NIL,述語)	3.235321

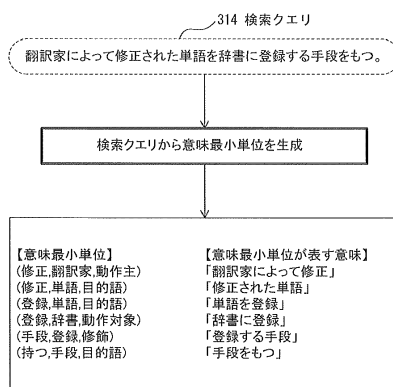
【図 8】

基本的な意味検索技術を用いた検索装置における検索処理を示すフローチャート



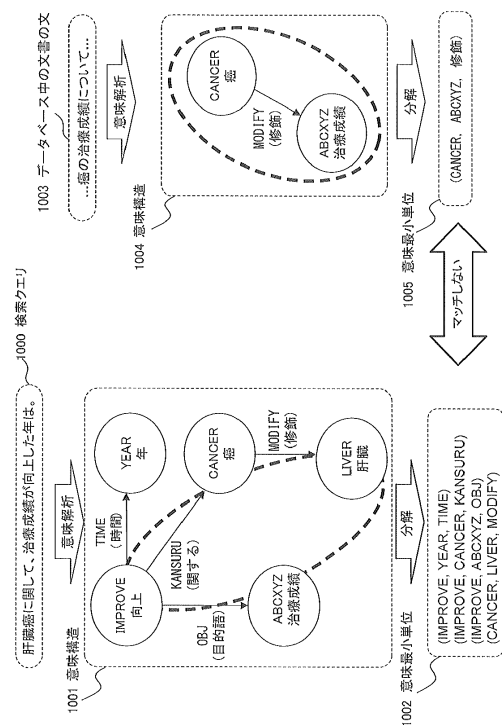
【図 9】

検索クエリからの意味最小単位の生成を説明する図



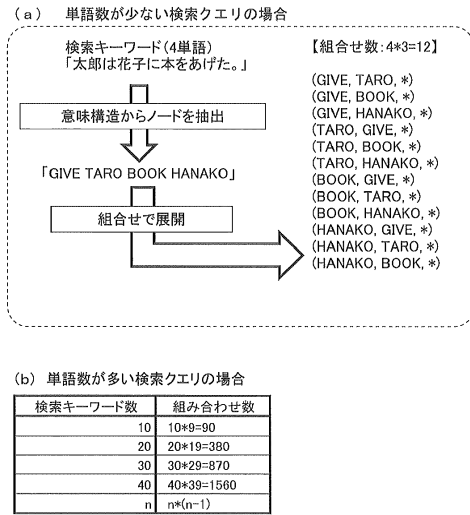
【図 10】

基本的な意味検索技術を用いた検索装置における検索漏れの例を示す図



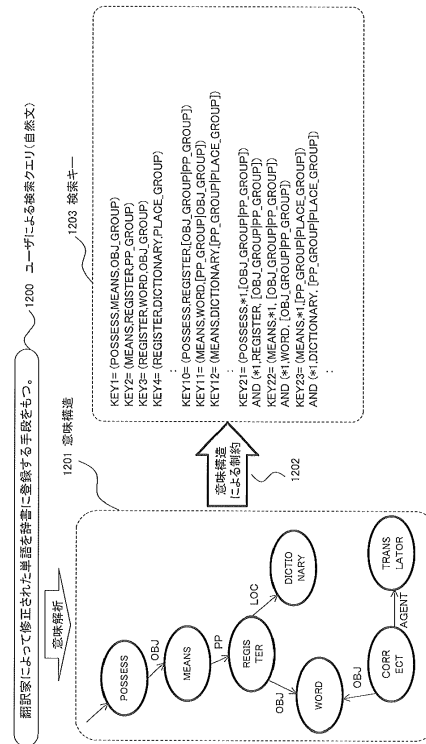
【図 1 1】

検索漏れを防止する方式の説明図



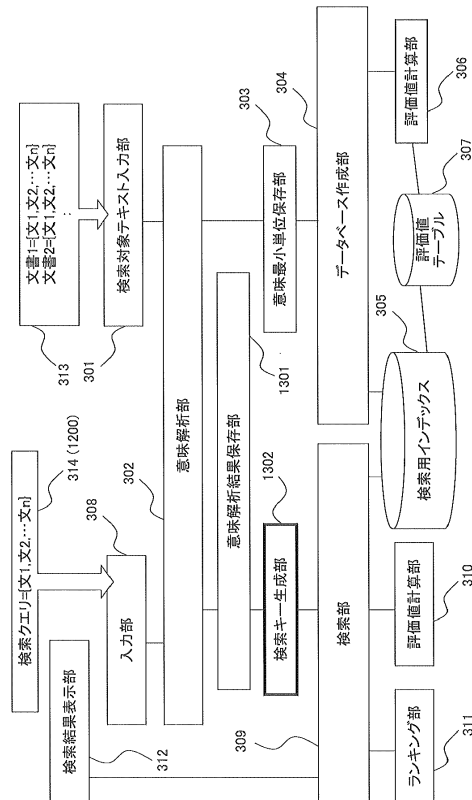
【図 1 2】

本実施形態の説明図



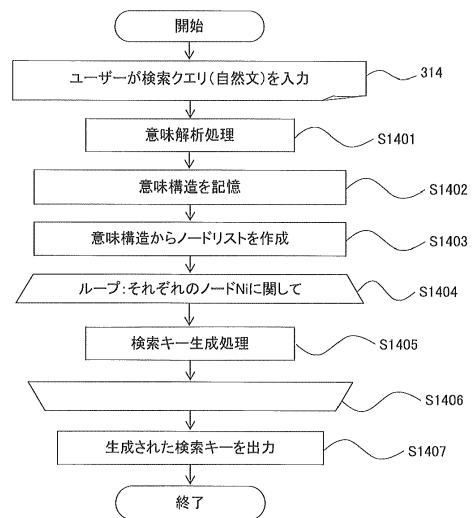
【図 1 3】

本実施形態による検索装置の構成図



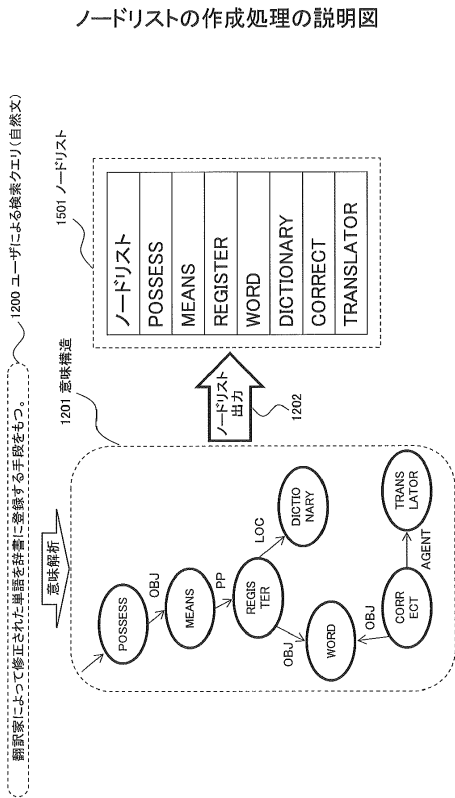
【図 1 4】

本実施形態による検索キー生成のための制御処理を示すフローチャート



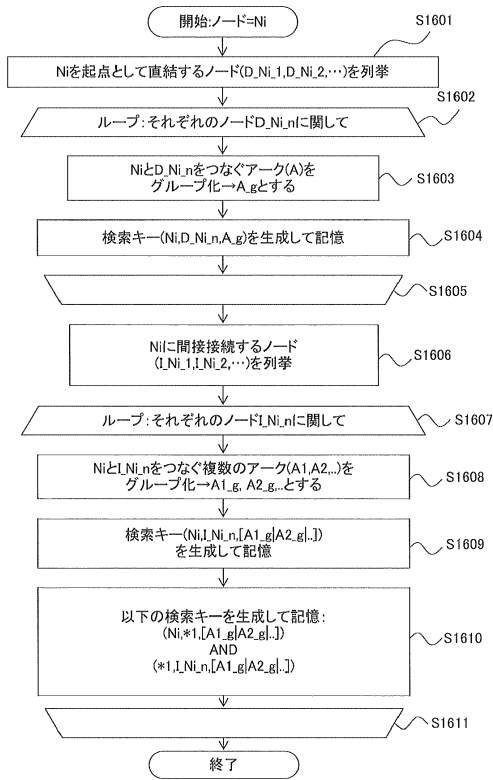


【図 15】



【図 16】

本実施形態による検索キー生成処理を示すフローチャート



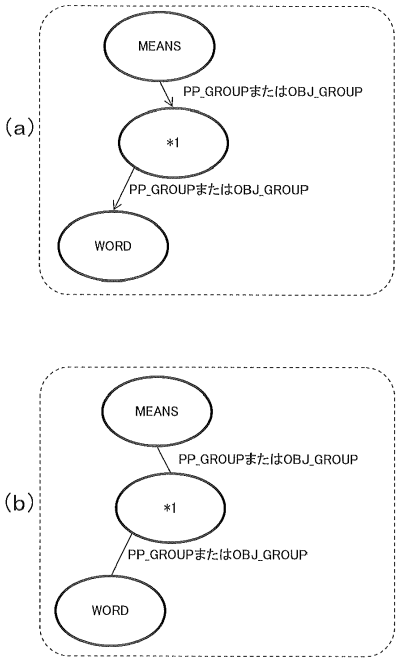
【図 17】

アーク名とグループ名との対応関係の例を示す図

アーク名	グループ名
OBJ	OBJ_GROUP
OBJ_A	OBJ_GROUP
PP	PP_GROUP
LOC	PLACE_GROUP
PLACE	PLACE_GROUP
PLACE_A	PLACE_GROUP
:	:

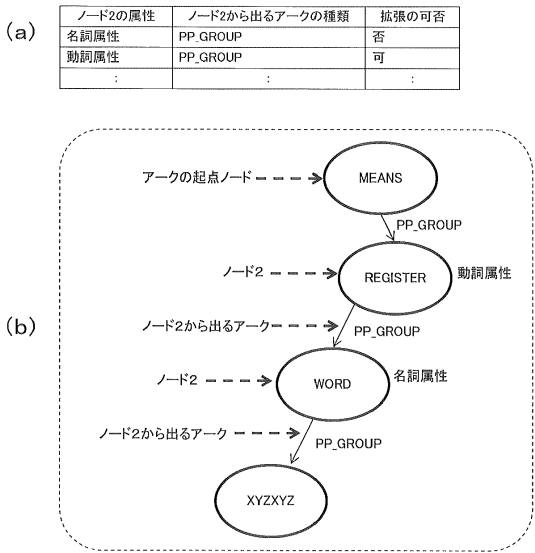
【図 18】

間接接続の説明図



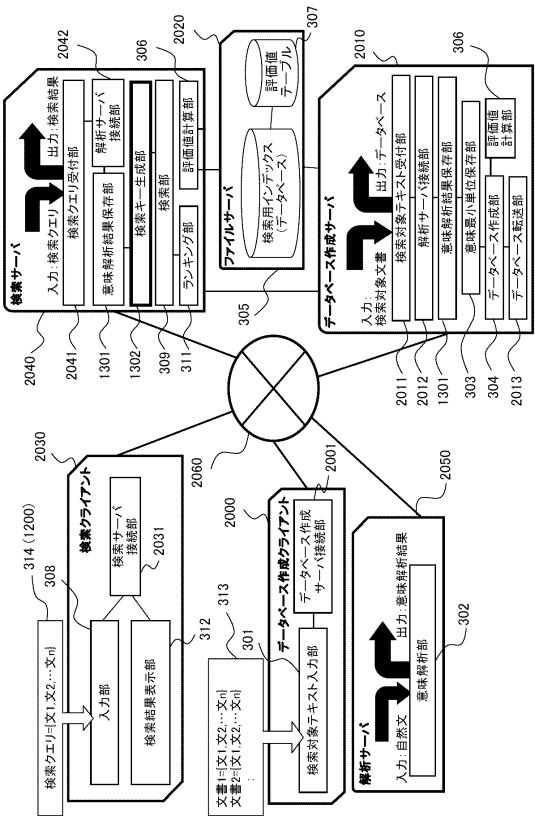
【図 19】

間接接続の他の制御方法の説明図



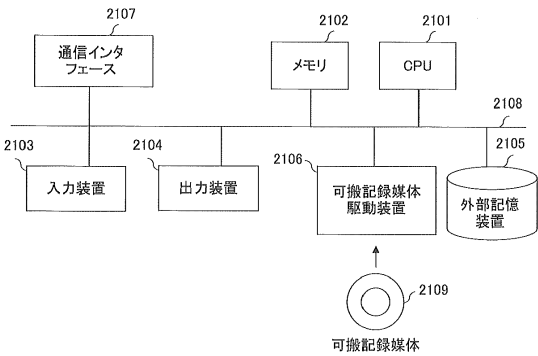
【図 20】

クラウド構成に対応した実施形態の構成例を示す図



【図 21】

本実施形態の機能を搭載した  
ソフトウェアプログラムを実行可能な  
コンピュータのハードウェア構成例を示す図



---

フロントページの続き

審査官 齊藤 貴孝

(56)参考文献 特開2010-079915(JP,A)  
特開2001-084250(JP,A)  
特開2008-158564(JP,A)  
特開2004-318381(JP,A)  
特開平08-006957(JP,A)  
米国特許出願公開第2013/0080476(US,A1)  
特表2010-538375(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)  
G06F 17/30  
G06F 17/27