

データベースアクセスインタフェース高度化の検討\*

4H-10

吉田 勝彦 加藤保夫†  
NTT ソフトウェア研究所‡

1 はじめに

現在業務 AP において、RDBMS が使われ始めている。AP の機能拡張や他システムとの統合と共に AP の開発規模が増大し、DB の規模も増大しつつある。この開発規模の増大とともに AP 開発の効率化が望まれている。RDB を利用した AP を開発する場合、DB のデータ構造が AP の詳細設計に大きな影響を与えている。また、DB の構造は性能条件から最適化が行なわれ業務内容からイメージしやすい構造には必ずしもなっていない。そこで、DB アクセスのインタフェースを従来のデータ構造と分離し高度化する方式を検討した。本論文では、E-R モデルでのデータ操作を SQL に変換する方式について報告する。

2 背景

現状の RDB は次のような問題を抱えている。

- データ構造の問題  
既存の DB システムのデータ構造は AP に特化した構造になっており、必ずしも業務内容からイメージできる構造になっていない。また、データの持つ意味から汎用性のあるデータ構造とした場合、性能の劣化や、データ構造が複雑になることがある。
- データ構造の変更の問題  
設計時の DB のデータ構造は性能条件から構造が変わることがあり AP の設計変更を余儀なくされることがある。

このような問題が AP の開発効率をあげることの出来ない理由となっている。DB アクセスインタフェースを高度化し、実 DB のデータ構造と AP を分離することにより、ユーザの負担を減らすことが出来る。

3 アプローチ

ユーザに見えるデータ構造をユーザビューとして定義し、ユーザビューを通して実 DB を操作することによって、ユーザには実 DB のデータ構造を見せないようにする。これにより、ユーザの操作を実 DB の操作と分離し、DB アクセスインタフェースの高度化を狙う。ユーザビューは、データの持つ意味から定義される概念構造とみなすことが出来る。検討の 1 例として、社内の開発現場で RDB の概念構造の設計を行う場合によく用いられている E-R モデルを利用し、E-R モデルのデータ構造をそのまま操作する方法を検討する。この言語をユーザビュー操作言語、データ構造変換に必要な情報を定義する言語を DB 構造変換言語と呼ぶこととする。システムのイメージを図 1 に示す。

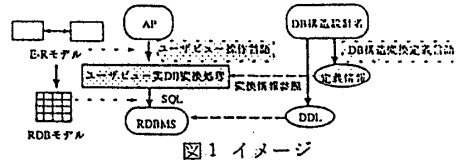


図 1 イメージ

4 ユーザビュー

E-R モデルの記述方法は幾つか提案されているが、ここでは、以下の省略された記述方法を用いる。例を図 2 に示す。

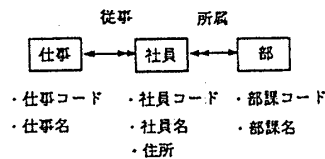


図 2 E-R モデル

四角で囲まれたものはエンティティ、エンティティとエンティティを結ぶ線はリレーション、エンティティ内には幾つかのアトリビュートがある。E-R モデルと RDB のデータ構造の関係は、エンティティが RDB のテーブル、アトリビュートが RDB のカラムに相当させている。RDB では E-R モデルのリレーションに相当するテーブル間の意味づけは陽にはなく、ユーザが意識する必要がある。図 2 に相当する RDB のデータ構造は図 3 の様になる。

bu			syain				
bcode	bname	syacode	syacode	syaname	addr	scode	sname

図 3 RDB のテーブル構造

図 3 では、仕事と社員が一つのテーブルになっている。このように、論理設計、物理設計では、エンティティとテーブルが 1 対 1 ではなく、複数のエンティティに対し一つのテーブルが対応するようになることがある。

5 ユーザビュー操作言語

5.1 基本方針

E-R モデルの問い合わせは、エンティティ、アトリビュート、リレーション、を使って作ることになるが、次の 3 つの方針にしたがうユーザに便宜をはかる。

- ユーザに RDB のテーブル構造は見せない。
- 問い合わせの形式は SQL と互換性を意識する。
- E-R モデルをなるべく自然な形で利用する。

5.2 問題点

エンティティ (E) はテーブル (T)、アトリビュート (A) はカラム (C) に対応させることが出来るが、SQL では、E-R モデルでいうリレーション (R) に相当する考え方はない。そこで、リレーションの考え方を拡張する。従来検討されている SQL に近い言語仕様の記述方法と本論文で検討したリレーションを定義する方法 2 つとを比較する。

\*A Study of High Level Human Interface for Data Base Access

†Katsuhiko Yoshida and Yasuo Kato

‡NTT Software Laboratories

- LAMBDA[1]  
SQLに互換性を持たせながら、隣合うエンティティの関係を用いた方法。
- 2項間関係定義方法  
一組のエンティティを使用する場合、そのエンティティ同士を結びリレーションを指定する方法。
- 経路指定方法  
幾つかの条件を与えた場合、複数のエンティティによる接続条件の経路が出来る。経路を指定しておきそれを使用し検索条件を指定する方法。

表1 リレーション指定法の評価

	2項間関係定義方法	経路指定方法	LAMBDA
E-Rに則した考え方	○	△	○
読みやすさ	×	○	○
詳細な記述	○	△	△
構文解析の容易さ	×	○	○
SQLとの互換性	×	○	△
モデルの整合性	○	○	△

表1より情報研の提唱するモデルの整合性とSQLとの互換性を考え経路指定定義方法を採用する。

5.3 仕様

```
select 選択リスト
where 検索条件
linkaged by リレーション関係
```

選択リスト、検索条件：エンティティをテーブル、アトリビュートをカラムとしたSQLと同様の表記。  
リレーション関係：エンティティとリレーションを順番に記述する。

6 構造変換定義言語

6.1 テーブルとエンティティの関係

次の5つが考えられる。

- エンティティとテーブルが1対1  
基本的な対応。
- エンティティとテーブルが1対n  
1つのエンティティ内でテーブルが構造を持っている。
- エンティティとテーブルがn対1  
論理設計時の基本的最適化結果。
- エンティティとテーブルがn対m  
モデルとして不自然であるので考慮しない。
- リレーションにテーブルを持つ  
エンティティ同士がn:mの関係の場合起こる。

6.2 仕様

E-RモデルからSQLへ変換するための定義は、E-Rモデルの構造を定義する定義情報と、エンティティとテーブル、アトリビュートとカラム、リレーションとテーブル同士を関係付けるカラムに変換する定義情報からなる。

E-Rモデルの構造を定義する定義情報は、ユーザビュー操作言語の構文解析時に使用し、E-RモデルとRDBの対応の定義情報はユーザビューからSQLの変換する時に使用する。

- E-Rモデルの構造を定義する定義情報  
structure E { A, ...,  
linkage E by R(n,m) }

- E-RモデルとRDBの対応の定義情報

```
entity E = T( attribute A = C,
              relation R = C direct T.C,
              relation R = implicit ),
T( attribute A = C,
  relation R = C direct T.C )
```

7 考察

構造変換定義言語から、エンティティはテーブル名に、アトリビュートはカラム名に、単純に変換することが出来る。リレーション情報は構造変換定義言語のrelation項で定義されているカラムを"="で結びand条件でSQLのwhere句に付加することで、目的とする結果が得られる。以上の操作は、単純な情報検索変換により行なえるので、処理は軽いと考えられる。例として図2のユーザビューと図3のテーブル構造において次のような操作を行ないたい場合を示す。

【ユーザビュー構造定義】

```
structure 社員 { 社員コード,
               社員名,
               住所,
               linkage 仕事 by 従事 (n:1),
               linkage 部 by 所属 (n:1) }
structure 仕事 { 仕事コード,
               仕事名,
               linkage 社員 by 従事 (1:n) }
structure 部 { 部課コード,
              部課名,
              linkage 社員 by 所属 (1:n) }
```

【ユーザビュー実DB操作変換定義】

```
entity 仕事 = syain( attribute 仕事コード = scode,
                   attribute 仕事名 = sname,
                   relation 従事 = implicit )
entity 社員 = syain( attribute 社員コード = syacode,
                   attribute 社員名 = syaname,
                   attribute 住所 = addr,
                   relation 従事 = implicit,
                   relation 所属 = syacode direct bu.syacode )
entity 部 = bu( attribute 部課コード = bcode,
               attribute 部課名 = bname,
               relation 所属 = syacode direct syain.syacode )
```

【操作】

部課コードが999の社員名と仕事名を検索する。

【ユーザビュー操作言語】

```
select 社員.社員名, 仕事.仕事名
where 部.部課コード = 999
linkaged by 仕事 of 従事 of 社員 of 所属 of 部
```

【SQL】

```
select syain.syacode, syain.scode
from bu, syain
where bu.bcode = 999 and syain.syacode = bu.syacode
```

8 まとめ

ユーザビューからデータを操作することによって、ユーザはRDBのテーブル構造を意識することなく、業務モデルを理解していることでデータを操作することが出来る様になる。さらに、データの概念構造と、物理構造が分離されるので、性能条件によるデータ構造の変更によって、AP自体の変更をせずに済む。

9 今後の予定

今後は、更新系、登録系についても検討し、仕様の充実を図り、プロトタイプを作成を行い、記述実験を行う。また、RDBのデータ構造の変更の容易性を検討する。

参考文献

[1] F. Velez: "LAMBDA: AN ENTITY-RELATIONSHIP BASED QUERY LANGUAGE FOR THE RETRIEVAL OF STRUCTURED DOCUMENTS", Proc. of Int. Conf. on Entity-Relationship Approach, pp.82-99(1985).