

82年度 ACM SIGMOD国際会議報告

上林弥彦
(京都大学工学部)

1. まえがき

82年6月に、次のような日程で北米をまわった。

6月1日(火) IBMサンボセ研究所

6月2日(水)~4日(金) ACM SIGMOD国際会議出席

6月7日(月) ハーバード大. CCA

6月8日(火) マギル大

6月9日(水) ウォータールー大

主目的は、SIGMODでの発表で、その内容を詳しくしたものを、IBMサンボセとウォータールー大学でセミナー講演をした。SIGMODの日本からの出席者は、私と共に吉川正俊氏および日立の福嶋慎一氏のみであったので、会議の内容を中心に、データベース研究の話題についてまとめてみた。

2. データベース関係の国際会議、特にVLDB問題について

データベース関係の国際会議として、特に有名なのは ACM SIGMOD と VLDB で、SIGMOD の論文採択率は年弱 (81年 25/93, 82年 33/123)、VLDB の論文採択率は 1/4 程度と、同種の他の会議に比べるとかなり競争率が高くなっている。これは、データベース関係の研究者（特に博士課程の学生）が 25 年以来大幅に増加したにもかかわらず会議数が増えていることや、会議や雑誌のテンク付けがはつきりしてきたということが大きな理由となっている。

今年は、あらたに理論関係の国際会議 (ACM Principles of Database Systems, PODS) も独立し、3 本立てとなった。この独立の 1 つの理由は、上記の会議がバランスをとるために、投稿数の特に増加した理論の論文の採択数を限っていったためである。前身の "プリンストン出身者会議" のメンバーが中心となって独立を決めたが、SIGMOD では独立しても論文は集まらないので、同じ週に 2 つの会議をやるという妥協案も出したという。PODS は本年度は 37/104 の採択率で、来年 3 月にオフ回を行なうことになってる。この影響で、今年の SIGMOD では理論関係の出席者が以前より減少していた。

VLDB 問題については、文献 (2) に D. Hsiao と ACM の両者の言い分が掲載されており、SIGMOD でも委員長の M. Stonebraker より特に現状説明があった。82 年の VLDB を VLDB Endowment が主催することになり、ACM と IEEE に共催を求めたことから問題が起きた。ACM の言い分は、VLDB Endowment は、Hsiao の記念団体とも言える私的な団体で、そういう団体にすでに有名になった VLDB を私物化させることはできないという点にある。学会は功績に応じて賞などを出しており、これで個人の業績をたたえるべきで、いくら業績があっても国際会議の私物化という形を許してはならない、もし許すと ACM のかわりに多くの私有化された会議ができてしまうというのが ACM の言い分である。Hsiao の言い分は、オフ回は ACM と無関係であったし、今まで ACM に主催をたのんだのは TODS に論文を集めるという目的もあったためで、現状では何の利益も受けていなか、論文集の配布も VLDB Endowment がやりたい

と言つもので、VLDBの利益をACMが吸い上げている（ACMは他の利益のない会議も多く援助しているため）ことに対する不満も（公式には言つられていないが）みると考え方される。ACMが共催をしなうことになつてから、VLDBがACMのメールリストを使用したことがわかれり、両者の関係はかなりこじれ、一時は別の本家でVLDBをACMが主催する形でCall for Papersまで用意された。データベース研究者の中にせつかく良い会議であるVLDBをつぶしたくなつという意見が多かったもあり、結局、これは中止となつた。ACMの代表は、HarrisonとDenningで、この2人は任期切れになつたことや、HsiaoもVLDB Endowmentの代表をしりぞいたことから、新しい代表で今後この問題が話し合われることになつた。なお、本年度のVLDBの会議録は今までのようになつてACMやIEEEを通じて入手することはできなかつた。

3. SIGMOD国際会議について

データベース研究の応用分野がひろがりをみせている中で、ACM SIGMODの会員数はここ2年ほどほとんど増加しておらず、この分野の研究も一つの転期をむかえつつあると考えられている。PODSの独立でSIGMODが従来の、実際家から理論家までのmeeting placeとしての意義を失ないつつあり、VLDB問題もからんでSIGMODの今後の方向をどのようにするかと、これが今年のSIGMODの一つの大好きな関心事であった。

SIGMODの現在の方針としては、応用面を含めて、製品展示も行なう形で行なうといふもので、今年は、少數の製品展示が行なわれ、応用面の論文も多く採録されている。来年度は、製品展示を行なうとともに、SIGDA×SIGBDBと共に開催して、応用面の論文も集める予定になつた。

本年度は、INGRESをはじめとして数社からの展示があつた。すこし変っていたのは、マギル大の大学院生が自分で開発したDateの教科書の言語を実行する教育用のシステムの販売を行なっていたことで、あとでマギル大に寄付された。彼のシステムも電話回線を使つてデモンストレーションをした。データベースマシンIBM500とエ-8000を組合せたシステムで、QUEL, SQLおよび各種の応用プログラムをサポートしており、ペンタゴンをはじめかなりの引合いがあるといふことであつた。SIGMOD後、吉川正俊氏はHDR社に2ヶ月滞在した。

会議では、統計データベース、画像・グラフィックス・アレイ・文字データベースの統合、1990年のDBMS、個人用情報管理の道具の四つのパネルと33件の論文発表があつた。次頁以後の論文番号で分野をまとめると次のようになる。

・データベース理論	1, 2, 5, 7	・データ圧縮	33
・利用者言語とインターフェース	4, 6, 10, 11, 12, 13		
・質問処理	16, 17, 18, 28, 29, 30		
・ファイル	14, 15, 29	・データベースマシン	26, 27
・復旧	19, 20, 21	・トランザクション	31
・応用	{ 図形 (3, 23, 25), 各種拡張 (24), 統計 DB (8), 系図 (10) 計算用 DB (9, 22), ドキュメント (32) }		

• SIGMOD 論文の要約

1 普遍関係スキーマデータベースにおける結合の表現 (D.Maier, D.S.Warren)

関係データベースの質問処理における一つの問題は、関係名を指定しないような質問表現で、利用者の考えている解が得られるかどうかという点にある。普遍関係を求めて、質問の対象としている属性集合に射影する方法は、コストがかかる上、必要なデータを落としてしまう可能性もある。本論文では、更新の単位としての属性集合を「連係」として定義すると共に、検索の単位としての属性集合を「対象」として定義している。質問の指定した属性集合を含む対象集合うち極小なものに対応する答の和集合が質問の答であると定義されている。すべての連係が対象となっており、対象が空ではない共通集合演算で閉じていふ場合に、質問の答は自然なものとなる。本論文では、質問は窓論理表現（比較と論理積）によるもののみを扱っている。さらに、汎化、集約、更新の容易さ、関数従属性との関係についても述べられている。

2 関係データベース理論に対する組織的考察 (T.Imielinski, W.Lipski, Jr.)

関係データベース設計論の主流である、はっきり判らない普遍関係より、はっきりした関係集合を得るという方法は通常の設計と逆方向であることを指摘し、基本関係より関係表現によりデータベーススキーマを得るという考え方を提案している。基本関係は他の関係によって表現できないもので、概念スキーマは基本関係の集合として定義される。基本関係では関数従属性は存在しうるが、結合従属性は存在しない。データベーススキーマでは、これらのかほかに普遍インスタンス制約といったものも制約となりうる。データベース状態の与えられた場合、それがどのような意味（概念スキーマの状態）に対応するかという解釈として、開世界仮説によるもの、閉世界仮説によるもの、その中間のものという3つの解釈を与え、閉世界仮説の場合のデータベース状態の同値性について論じている。

3 作物状況査定用データベース (W.G.Driggers)

アメリカ農務省の開発した、リモートセンシングデータを用いた、農業、気象データベースシステムについて述べている。システムは、4台のミニコンにより構成されており、内3台 (PPP II/70×3) はヒューストンに、1台 (II/34) はワシントン (D.C.) に置かれており、DECNETで結合されている。それぞれ役割を分担しており、情景処理 (LANDSATやMETSATの情報より必要なデータを抽出)、分析用端末 (画像表示、演算等の機能を持ち、デジタル画像の分析を補助)、利用者インターフェースシステム (この中にデータベースがあり、文字や図形が表示される)、端末インターフェースシステム (ワシントンより気象情報を送り) に分かれている。データベースはDBMS-IIである。

4 フォーム応用開発システム (L.A.Rowe, K.A.Shoems)

カルフォルニア大学バークレー分校で開発中のFADS (Form Application Development System) は、データベースの応用を、フォームに基づいて会話的に設計できる機能を持っている。システムはVAX-IIを用いて、現在15000行のCによるプログラムで構成されており、データ管理にはINGRES (言語EQUELによる) を用いている。各種応用プログラムをフォームを中心にして定義できるようにしたのが特色である。1つの定形的な応用は、いくつかの手続きより構成され、各手続きに1つのフレームが対応する。各フレームは、データを示すフ

オームと操作を示す操作リストより構成されている。オームは、レイアウトの指定がなされているもので、関係を示すものと1つの組を示すものがあり、内容はデータベース内のデータによって変化する。これらのフレーム、オーム、関係等もデータベースで管理されたいため、新しい応用プログラムの開発時にも利用できる。デバッグも会話的に行なえ、中断点の指定も可能である。

5 限定作用子付き関係論理式表明の効率の良い検査法 (P.A. Bernstein, B.T. Blaustein)

データベース D に更新操作をほどこした場合 Du に変形されるとすると、Du が与えられた表明 A を満足しない場合更新操作は無効となる。Du 上での A の成立を調べるかわりに、D 上での A' の成立を調べることで済ませることができると、実際に更新をしないので処理の効率化がはかれる。A より A' を求める方法についてはすでに研究されているので、本論文では A' の成立の判定が効率良くできることをクラスとして Complacent という概念を提唱し、その判定法を示している。A' がこのクラスにない場合はこの判定法は A' の成立の十分条件となる。[なお、本論文の基本定理に誤りのあることが勝野裕文氏によって指摘されている。]

6 論理的データ独立を目的とした関係名なしの質問言語 (D. Maier, D. Rozenshtain S. Salveter, J. Stein, D.S. Warren)

①で提案された、連係・対象データモデル (AODM) のもとでの質問言語との処理について議論したもので、関係名を用いない質問言語 (QUEL型) を提案している。問題となるのは組変数の対象となる属性集合を決定することで、自明なものは属性名をそのまま用いている。AND で結ばれている場合は、同じ組変数でも対応する属性集合の異なることもある。この言語は、関係名が不要だけでなく、組変数も極力使わないようにできるのが特色である。

7 データベーススキーマ間の状態変換の手法 (T. Imitinski, W. Lipski, Jr.)

②で提案されたモデルのもとでの問題を論じたものである。ある概念スキーマ上で定義された2つのデータベーススキーマがある場合、1つのデータベーススキーマの状態に対応する他のデータベーススキーマの状態を求め、テーブルを用いた方法を示している。テーブルは、Aho らのタブローと似た概念で、著者によって不完全情報の表現手段として先に提案されたものである。さらに、開世界仮説のもとでのデータベーススキーマの同値性についても議論している。

8 統計解析のためのデータ管理研究の基礎 (計算機科学者のための統計データ管理問題の基礎) (D. Bates, H. Boral, D. De Witt)

現在の統計計算パッケージや DBMS は、どちらもデータの統計解析に完全に適合しているとは言えないため、本論文では問題点をまとめ、統計解析のための DBMS について考察している。このようなデータの性質としては、大量で更新が少ない、使用期間が長いといつてることが考えられ、利用形態の性質としては、定形的、一部のデータのみを対象とすることがふつうである等が考えられる。提案の主要点は、計算結果を何度も利用できるように、それらを管理し、データの更新による補正も行なえるようにした点である。現在、Wisconsin Storage System (ファイルシステムパッケージ) による実現を考えているが、将来はデータベースマシンも検討する予定である。

9 科学的シミュレーションプログラムのデータモデル (J. Bell)

シミュレーションプログラムには、大量のデータを使うものがあり、これらのプログラムの途中で使われるデータの管理や科学者の利用法に適したデータモ

ルを構成することが重要である。統計解析と似ているのは、大量データを扱い、多くの属性が1つの組と一緒に決める性質を持たない（人間の作ったデータでないため）点であるが、データ品質に関するデータではない点やデータの更新が非常に多いという点では全く異っている。また、電子の位置は計算時点ごとに変化するが、同じ電子であるという情報は不要であるように、集約的な性質が重要な点、組単位の管理をする関係モデルと異った点もある。本論文では、シミュレーションプログラム SLASH を例にとり、実体、属性、定義域の定義、冗長データ、集約データ、時間の扱い、アクセスパスの問題について検討している。

10 経路表現のできる質問言語の開発 (S.M. Dintelman, A.T. Maness)

本論文では、系図情報システム GENISYS のための質問言語について述べている。GENISYS は、遺伝に関する病気等の研究に用いられるもので、各種の検査データと統合されている。質問は多くの関係にわたることが多いので、結合のかわりにあらかじめ設定されたリンクによって効率をあげている。言語 GQL における、リンクの設定法、複数関係にまたがる質問の表現、1:nリンクの場合に対応する組を制限するための制約の表現、システムの実現法等について検討している。

11 CQLF - CODASYL 型データベースに対する質問言語 (F. Manola, A. Pirotte)

CQLF (CODASYL Query Language, Flat) は、CODASYL DDL の 81 年 ANSI dbANSI 版に対応するもので、ネットワーク型のほかに関係型の処理を可能としたものである。CODASYL モデルのすべての特色を生かしながら、関係型処理を行なうための設計上の問題点について検討している。関係型の処理として、結合、集合演算、質問結果の質問への利用、スキーマ変更機能等が追加されている。質問は、SELECT, USING, WHERE の形で書かれ、WHERE 文の中に、E HAS MEMBER EP IN E-EP といった表現ができる。

12 ネットワーク質問言語 NOAH (G. Schlageter, M. Rieskamp, U. Prädel, R. Unland)

NOAH は、n:m 関連を扱える非手続き型のネットワーク言語で、16 ビットミニコン上の CODASYL データベースシステム上で開発されている。質問は、経路表現、条件表現、出力表現の 3 つ部分よりなる。経路表現は、PATH R₀, S₁R₁, S₂R₂, ... という形で表現される。ここで、R_i はレコード型、S_i はセット型で 2 つのレコード型を 1:n で結合している。条件は、セット型に対する SETCOND とレコード型に対する WHERE の 2 つで表現され、出力表現は SELECT である。質問は、PATH, SETCOND, WHERE, SELECT の順で定義される。

13 ERQ: DBMS 質問言語に対する導出制御と教育機能 (J. Longstaff)

ERQ (ER Query Interface) は、ER モデルを利用者インターフェースとしたもので、初心者に ER モデル、関係モデル、関係言語を教育する機能を有している。また、導出制御機能として、システムが質問の一部を自動的に生成したり、質問の意味を自然言語で示すことができる。[質問の意味を自然言語で示すという提案は、HDR 社の C. Le Viet も独立に行なっている。]

14 近似順序従属性のインデックス容量圧縮への応用 (J. Dong, R. Hull)

順序従属性 OD は、関数従属性 X → Y に、Y の値が X の値の増大に伴って、単調非増大または単調非減少するという条件を追加したものである。本論文では、

近似的にODの成立する場合として、2種の近似的ODを定義し、それぞれの場合に適した、XとYの両方にに対するインデックス構成法を示している。一部の例外を除いてODの成立する場合は、例外を密インデックスで、その他を疎インデックスで扱う方法が示されている。Yの値がチ(X)の値を中心とする範囲にある場合には、Xの値で分割されたブロックが複数個1つのYの値に対応することになる。これらの方法の解析や一般化についても検討している。

[15] データベース設計における水平方向への分解 (S.Ceri, M.Negri, G.Pelagatti)

本論文では、データの水平方向への分解について、アクセス回数をコストとした考察を行なっている。单纯述語 χ_i は、 χ_i を満足するかしないかでファイルの内容を2つに分けるもので、それぞれのサブファイルについて、その中の任意のデータに対するアクセス回数が同じであれば完全であるという。最小項述語は、 χ_i および $\bar{\chi}_i$ の論理積で示される。すべての χ_i について、 χ_i と $\bar{\chi}_i$ がどれかの最小項述語に現れるようなら χ_i の集合は最小である。ファイルが最小項述語に対して分割されている場合、任意の述語を満足するデータを求めるには、述語を最小項述語の論理和で表すと良い。モデルとして、ファイルFと要求集合Rおよびその間の対応を与えたものを考えており、いくつかの仮定の下で検討を行なっている。また、分散データベースでのファイル分散、主記憶と次記憶間でのファイルの水平分解、与えられた負荷分散を実現するためのファイルの各装置への分散という3つの応用分野についても考察を加えている。

[16] CODASYLデータベースシステムに対する質問の最適化 (U.Dayal, N.Goodman)

不均一データベースシステムMULTIBASEではDAPLEXという言語が用意されており、この言語による質問は各サイトで処理でき、部分質問に分けて処理される。各サイトでは、アクセスパスの最適化とそのサイトの言語への翻訳が行なわれる。本論文では、アクセスパスの最適化について考察しており、木質問や存在記号のない質問における質問に対する処理、アクセスコストの計算法、最適な方式の選定法等についてまとめている。

[17] 一般化準結合を用いた分散データベース質問処理 (上林、吉川、矢島)

分散データベースの質問処理において、準結合を用いると処理コスト(通信コスト)を低減できることが知られている。質問が木質問の場合には準結合による効率の良い処理方法が知られているが、一般的な巡回質問の場合を含めた方法は従来知られていなかった。本論文では、後者の場合を扱うため、あらたに一般化準結合という概念を導入し、それを用いた質問処理方式について検討している。質問グラフの全域木に対応して質問が処理されるので、この方式は属性付加による木質問への変換とみなすこともできる。また、この処理に適したデータ圧縮手法も提案している。

[18] Abe統計質問機構におけるアクセスパス (A.Klug)

関係データベースシステムにおいて、COUNT, SUM, AVERAGE等の統計(集約)演算の利用が増えつつあるが、現在のシステムではその機能が不充分であったり使うのがむつかしいという欠点がある。Abeは、定義域関係論理に基づいていますが、論理積型質問に制限されている反面、判りやすく、統計演算の表現しやすい言語となっています。統計演算を結合演算と同時に実現しているが特色である。System Rの研究で、結合方式としてソートマージ法とネストスキヤン法の2つが優れていることが知られており、統計演算の実現も同等にできるため、

の2つの方法を採用し条件によって選定する。従来、System Rではこの2つの方式の選択は質問の形式で決められ、INGRESでは常に前者が使われていた。

19 分散データベースにおける全順序的な検査点 (H. Kuss)

分散データベース内のあるサイトで、記憶装置の事故が起って回復データが失われた場合、分散データベース全体を以前の無矛盾な状態にもどす必要が生じる（コールドリスタート）。質問処理の途中で故障がおこったときによく使われる2相コミットを用いた場合に適したコールドリスタートの処理方法を提案している。この方法は、通信オーバーヘッドが少なく、2相コミットの実行中にコールドリスタートの準備ができてしまうという利点がある。

20 分散コミットアロトコールの分析 (E. C. Cooper)

分散データベースで質問処理の途中で故障がおこった場合、その処理をなかつたことにして無効とするか、または最後まで実行する場合は問題がないが、そのどちらでもない状態（ロックと呼ぶ）に入ると困ることになる。ロックを避けるようなアロトコールが存在しないことが示されているので、本論文では、いくつかのアロトコールに対するロックを起こす頻度について解析している。対象としたものは、2相コミット、その拡張した共同回復スキーム、3相コミット、オストされた2相コミット、SDD-1で用いられたバックアップ付基本コミットである。共同回復のものは2相コミットやバックアップ付コミットに比べて悪くならないことが示され、ある条件のもとでは3相コミットが最も良いこと等が示されている。

21 並行処理と復旧スキームの統合した実現 (A. Chan, S. Fox, W. K. Lin, A. Novi, D. R. Ries)

CCAでは高いパフォーマンスの分散DBの開発を行っている。言語はADAPLEX (AdaとDAPLEXをまとめたもの)で、集中型のLocal Database Manager (LDM)と、それを複数使用したDistributed Database Manager (DDM)を開発する予定である。本論文は、LDMのためのマルチバージョンデータを用いた並行処理と復旧スキームの統合システムの実現法を示したものである。更新トランザクションは2相ロックに従い、最新のデータを利用して更新する。更新がおこると古いデータは、version poolに古いものは以後にならのようにリンクを付けて入れられる。読み出し専用トランザクションではロックを使わず、旧バージョンのリンクで最初に出会った時に自分の開始前に終了した更新トランザクションの作ったデータを用いる。Version poolの廃領域回収をうまく行なうことが重要である。デッドロック、強制中止、ソフトクラッシュ、ディスクのエラー等の原因で必要となる回復についても、原因の種別に分けて検討している。

22 数値データベースシステムのモデル (O. A. Daini)

数値データ処理に必要な行列を、その性質に応じた形で2次記憶に記憶するためのデータ管理について述べている。行列としては、稠密(直接記憶する)、疎(間接記憶、非零要素を行または列優先順に並べる。別に位置も記憶)、対称、非対称、帶、三角等が考えられている。

23 データベースに対する効率の良い空間的アクセス (M. Tamminen)

地図データベース等で必要な、「点(x,y)はどの領域に含まれるか?」という質問処理について扱ったものである。順序保存型拡張可能なツッショと四角形圧縮のための4分木の考え方を用いたEXCELL法によって、上記の問題は $O(1)$ の

アクセスコストで処理できる。

[24] 関係データベースシステムの機能拡張について (R. L. Haskin, R. A. Lorie)

関係データベースシステム (System R を考へている) を、工学的設計、オフイスオートメーション、タラフィックス等に用ひたための機能拡張として、(1) 構造のあまりない長いデータの処理、(2) 複合したオブジェクトの扱い、(3) 会話的利用の効率化という3つの問題について扱っている。(1) の目的的ため、データ型として LONG を許し、CURSOR によってデータの一部をとってこれるよう SQL を拡張している。複合したオブジェクト (部品名を表す関係の1つの組が部品の構成要素を示す関係では複数の組に対応する) を陽に扱うために、IDENTIFIER (オブジェクトの識別)、COMP_OF (親子関係)、REF (子から上のリンク) という属性型を導入している。システムよりの結果を見てデータを変更しながら会話的に処理するという方式の効率化のために、ロックや回復法について考えなおさなければならぬ。このため、オブジェクト単位のロックを許し、コピーを利用者領域に作るための \$CHECKOUT やおよび戻すための \$CHECKIN という命令が追加されている。また、種々のバージョンのデータも保持できることに拡張されてる。

[25] 土地データベース管理システム (F. Antonacci, P. Dell'Orco, A. Turtur)

土地データベース管理システムは、地図、航写真、サテライト情報、統計等の種々のデータを統計でき、計画決定に利用しやすい機能を持つことが要求される。本論文では、Codd の拡張モデルを用い、AQL を拡張してこれらの要請に答えるシステムの提案を行っている。[論文の遅れのため、Proceedings には含まれてない]。

[26] 関係データベースマシンのための定義域に基づいた内部スキーム (M. Missikoff)

本論文では、データベースマシンに通じた内部スキームとして、定義域の重複する属性をまとめて逆ファイルを作り方針が提案されている。[これは、ファイル構成法として、Header が提案したもの (ACM TODS, 1978) と全く同じものである。我々のシステムではこれを拡張した構成を用いている (Lecture Notes 75, 1978; COMPSAC 79).]

[27] マルチプロセッサシステムにおける準結合 (P. Valduriel)

準結合をバス結合のマルチプロセッサシステムで並列処理するための方法について述べている。システムは、キヤシユ付のサブシステムに2つのバスがつながれた構成となっており、1つのバスにはデータベースとファイルタプロセッサからなるサブシステムが複数つながっており、他のバスには結合プロセッサが複数つながっている。等結合をする場合、一つの関係の結合属性値を結合プロセッサに分散させ、ハッシュ値によるビットベクトルを作り、これを用いて準結合を実現する。もう一つの方法は、1つの関係の結合属性値集合を用いてファイルタプロセッサを働かせるものである。この方式は最大値・最小値をまず計算することにより不等号結合にも使える。論文では準結合を使わない結合も含めてこれらの方式の比較を行っている。

[28] データベース応用における共通表現の解析 (S. Finkelstein)

データベースの利用において、共通の表現を持つ質問が繰り返し表われることが多い。これらを考えた複数質問の最適化が本論文の主題である。質問を質問グラフにより表現して、他の質問処理の結果 (システムに蓄えられてる) が利用

できることかどうかを検査する。このような処理のため、Pascal で COMMON というプログラムも開発している。

29 質問最適化のための構造 (A. Rosenthal, D. Reiner)

関係モデルおよびネットワークモデルのための質問最適化の方式について述べている。質問を置き換え可能な結合を示すグラフ表現にし、これを場所やソート情報を考慮した物理グラフに変形する。このグラフに対して最適化操作をほどこし最終の処理方式を決定している。

30 PASCAL/R 関係データベース管理システムにおける質問処理方式 (M. Jarke, J. W. Schmidt)

本論文では、関係データベース機能を持つ Pascal 型言語 Pascal/R における、限定作用子のある質問の処理方式について述べている。一階述語で表された質問は prenex 標準形に変換される。質問は結合、論理積、論理和の順で実行される。全称記号のない場合は、すべての積項は独立に処理できるが、そうでなければ、まとめた処理の方が効率が良くなることもある。手法としては、同じ関係を用いた部分表現の並列処理、ネストされた部分表現の一括処理、限定作用子のある関係数の減少、その他の技法が述べられている。

31 トランザクションのモデル化 (C. Rolland, C. Richard)

本論文ではデータベースのモデル化と同じような手法でトランザクションのモデル化を行なう。概念レベルのモデル化では、C-Object (時間的な変化が同じ性質のものをまとめる)、C-Operation (実世界の操作のクラス)、C-Event (実世界のイベントのクラス、基本的な状態変化で、C-Operation をトリガーする) という概念の関係をグラフで表現している。次に、論理レベルのモデル化と、概念レベルよりの変換をまとめており、最後に DBMS でトランザクションを扱うために、トランザクション管理モニター、トランザクションベースを統合したシステムを提案している。

32 データベースにおけるドキュメントの概念 (I. Kowalski, M. Lopez)

本論文では、データベースによるドキュメントの扱いとして、Text をデータ型に追加し、Document をテキストを記述する概念として導入している。ドキュメントの内部的側面として、レイアウト、論理構造（論文は標題、本体、結論、文献等なり、本体は節に分かれている、という木構造を持つ）、固定部分と変化部分（フォームと内容等）をあげている。外部的側面としては、検索のキーとなるものがあげられ、論文の場合は、日付、著者等である。機能的側面は、変更ユニーク、分配等の行ないやすことなどをあげることができ、ドキュメントは、計算機内では電子ドキュメントとなって扱われる。Document は、特性（主に外部的側面に対応）とテキスト（主に内部的側面に対応）より構成されている。テキストは、内容を示す文字列と木構造を示す構造、変数表より構成される。実体とドキュメントの対応付けをモデル化した、実体ドキュメントモデルを提案し、データベースにおける操作についてまとめてある。このシステムは、決めた書式でのテキスト出力、郵便、情報検索に利用される。

33 データ圧縮のための多ターループ化手法 (K. A. Hazboun, M. A. Bassiouni)

データの性質により、文字の出現頻度が異なるいくつかのターループのあるとき、これらを一律に一つのハフマン符号にしないで、各ターループに対応した符号化を行うとデータ圧縮率を向上させることができる。この場合、ターループが異なる

時の遷移記号も符号化しなければならぬ、あるグループに属していな記号の
くる確率を用いて、これらの記号をまとめた節点をハフマン木内に含める。つぎ
に、グループ間の遷移確率を用いて、遷移情報を示す記号列もハフマン木で符号
化する。実験では、1ク~40%ほどハフマン符号より圧縮でき、また、個々のグ
ループの木がちいさくなることから復号時間も6%良くなつたと報告されてい。

謝辞 日頃御指導いただく本学矢島脩三教授に深謝します。また、本稿をまと
めるにあたり御助力いただいた、電々公社勝野裕文氏、愛知教育大中津植男氏、
本学大学院生式田、小島、近藤の各氏に感謝します。

文献

- (1) ACM SIGMOD Proceedings 1982
(2) ACM SIGMOD Record, April 1982

来年度のSIGMODは、5月23日から26日までサンホセで開かれる。論文の期
限は12月1日で、分野に応じて宛先が異なる。

{ SIGMOD: Prof. D. DeWitt, Univ. of Wisconsin
オフィス関係への応用: Dr. E. Carlson, IBM San Jose Lab.
エンジニアリングへの応用: Dr. R. Lorie, IBM San Jose Lab.
なお、来年度のPODSは3月にアトランタで、VLDBはシンガポールでの
開催が予定されている。
3/21-23 (日程未定)