

まとめ

データベース論 I 第15回

URL <http://homepage3.nifty.com/suetsuguf/>

作成者 末次文雄 ©

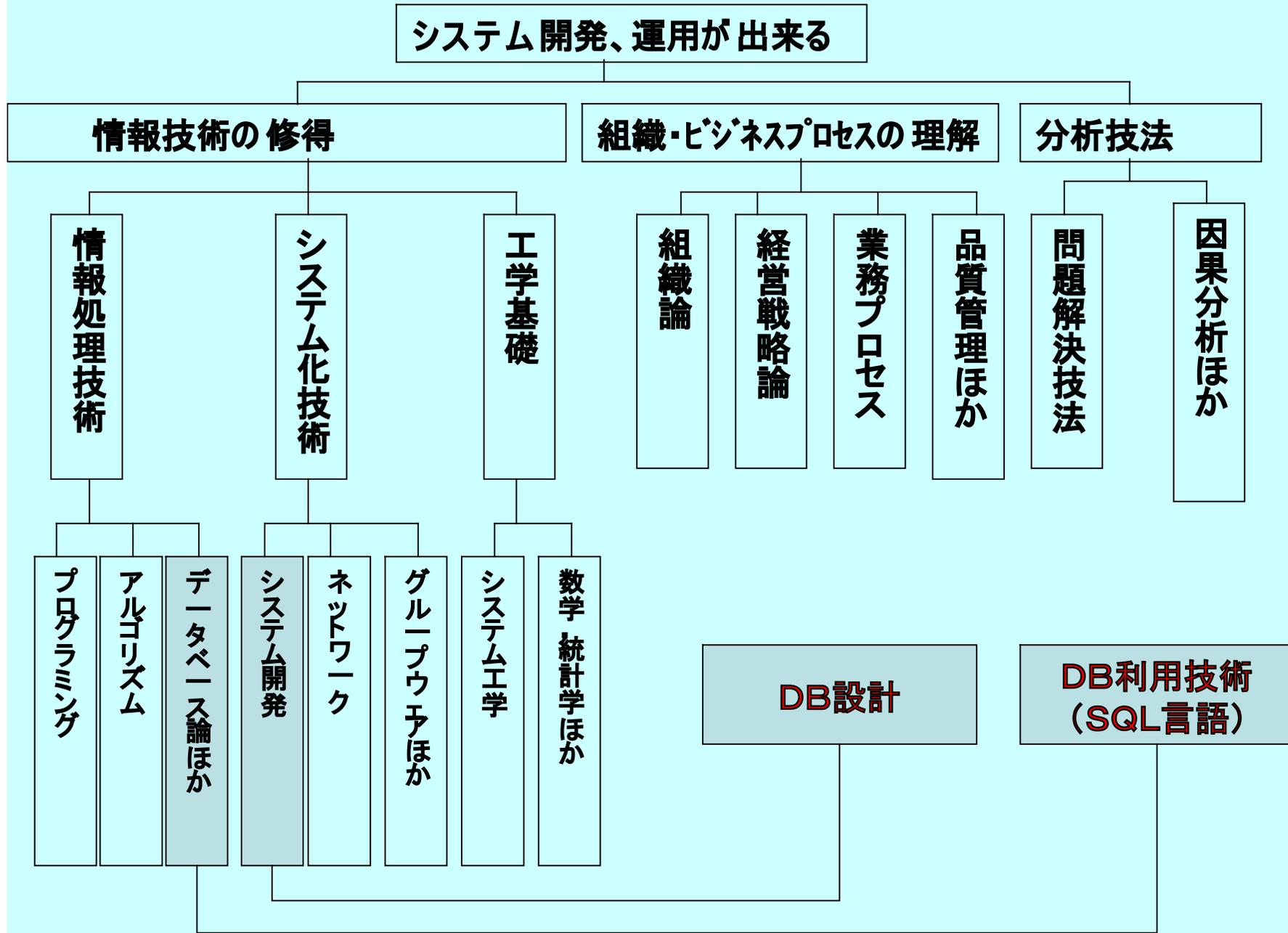
修得目標

- ①データベースシステム設計の基本を理解できる。
- ②リレーショナルデータベースのモデリング手法、データ定義／データ操作方法、同時実行制御、障害回復等について理解できる。
- ③上記を使い、簡単なデータベースシステムの設計が出来る。

内容

- 第1回 データベースの基本概念
- 第2回 データベースのアーキテクチャ
- 第3回 データモデリングの基本
- 第4回 リレーショナルデータベース(関係モデル)
- 第5回 リレーショナルデータベース(ER手法)
- 第6回 リレーショナルデータベース言語(SQL)1
- 第7回 リレーショナルデータベース言語(SQL)1
- 第8回 問合せ処理
- 第9回 トランザクション処理
- 第10回 同時実行制御
- 第11回 障害回復
- 第12回 分散データベース
- 第13回 オブジェクト指向データベース
- 第14回 事例および技術動向
- 第15回 まとめ

知的情報システム工学科における当演習科目の位置付け

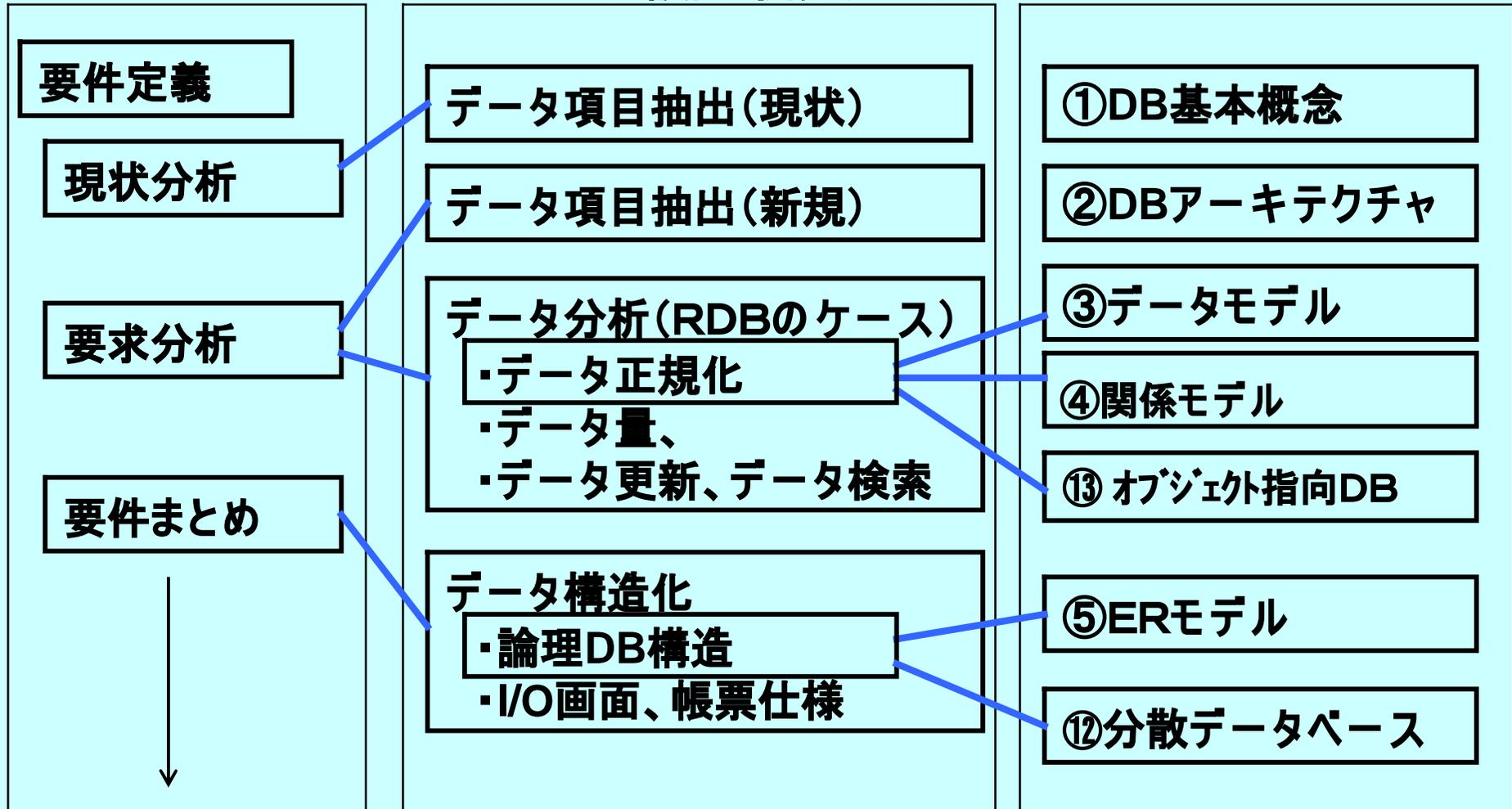


データベース設計・開発の プロセス

システム開発プロセス

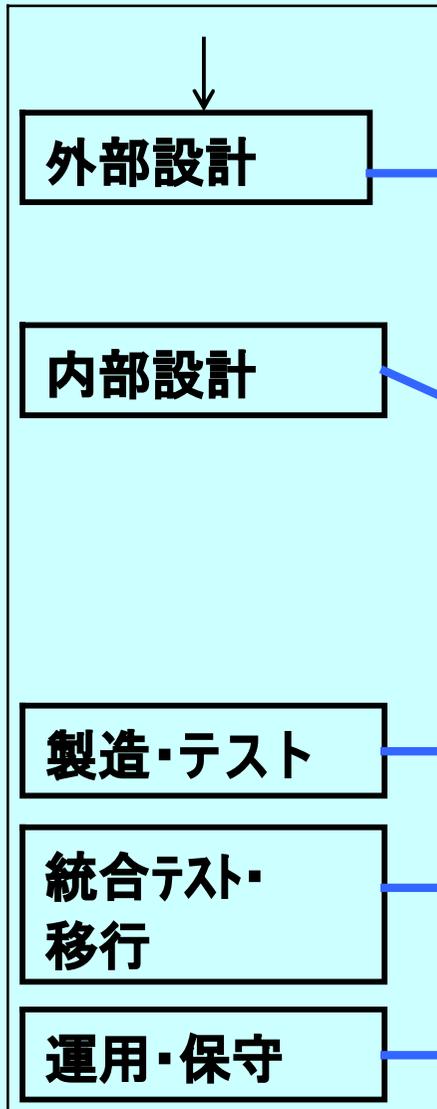
データベース設計・開発プロセス

当講義のテーマ

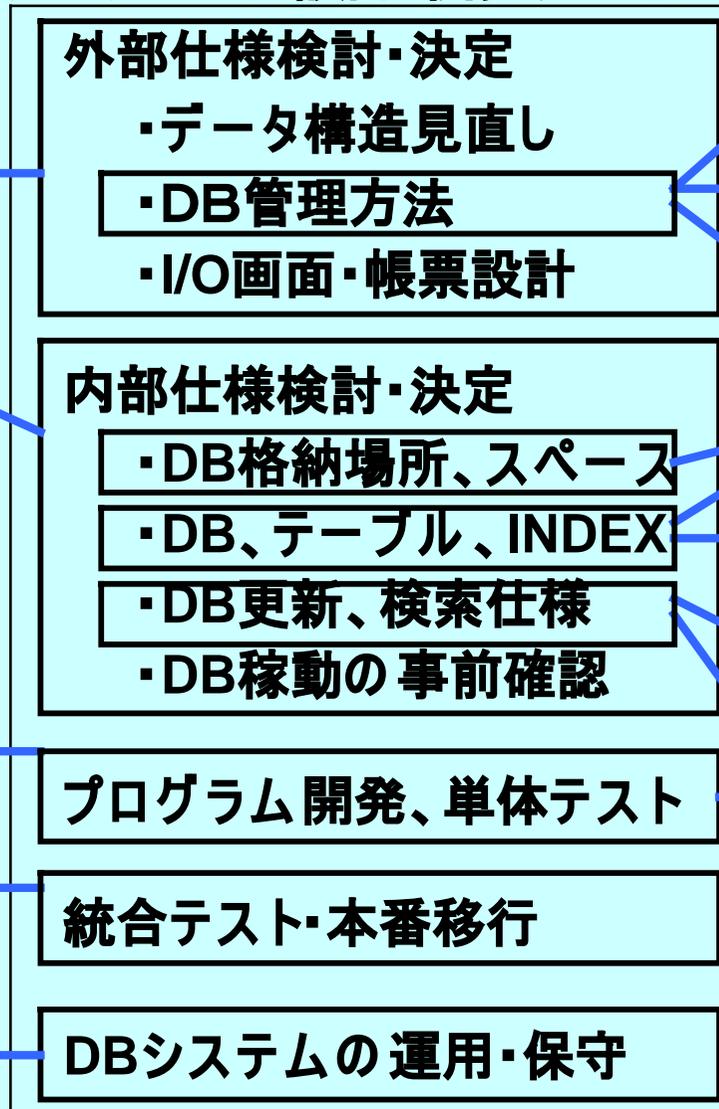


(続き)

開発プロセス



データベース設計・開発プロセス



当講義のテーマ



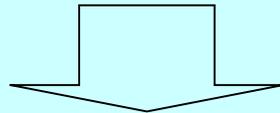
データベースの定義

データベースの定義

- ・組織体の、**統合化**された**共有の情報資源**。
- ・種々の利用を可能とするために、**DBMS**の管理下で、データを体系化し、電子媒体に記憶させ、必要時に、効率良く利用できる状態に保たれた**データの集合**である。

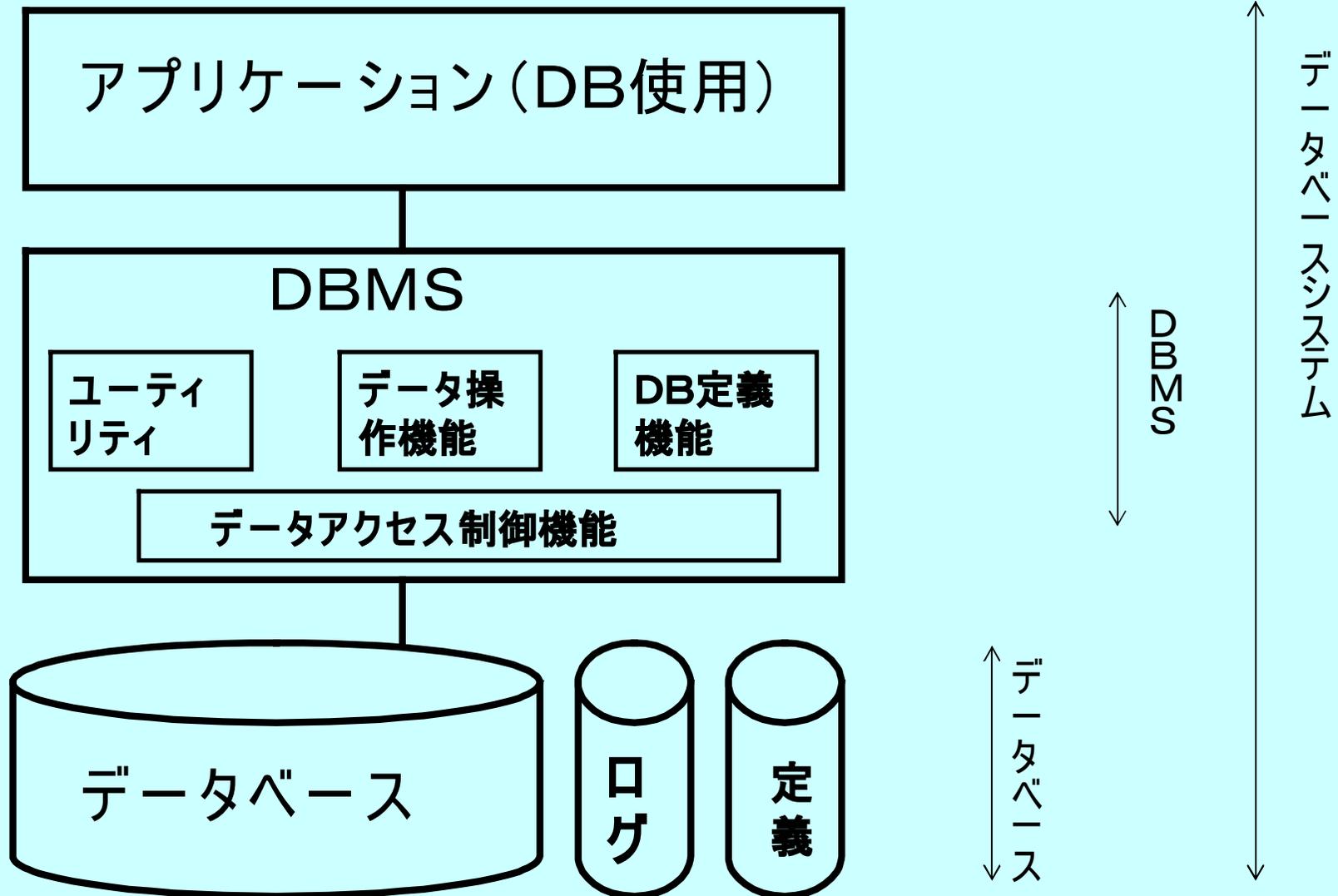
データ独立

- ・ファイルのデータ構造、データ定義、格納場所などが**変更されても**、それを使用するアプリケーション・プログラムに対する**影響を最小限に抑える**。

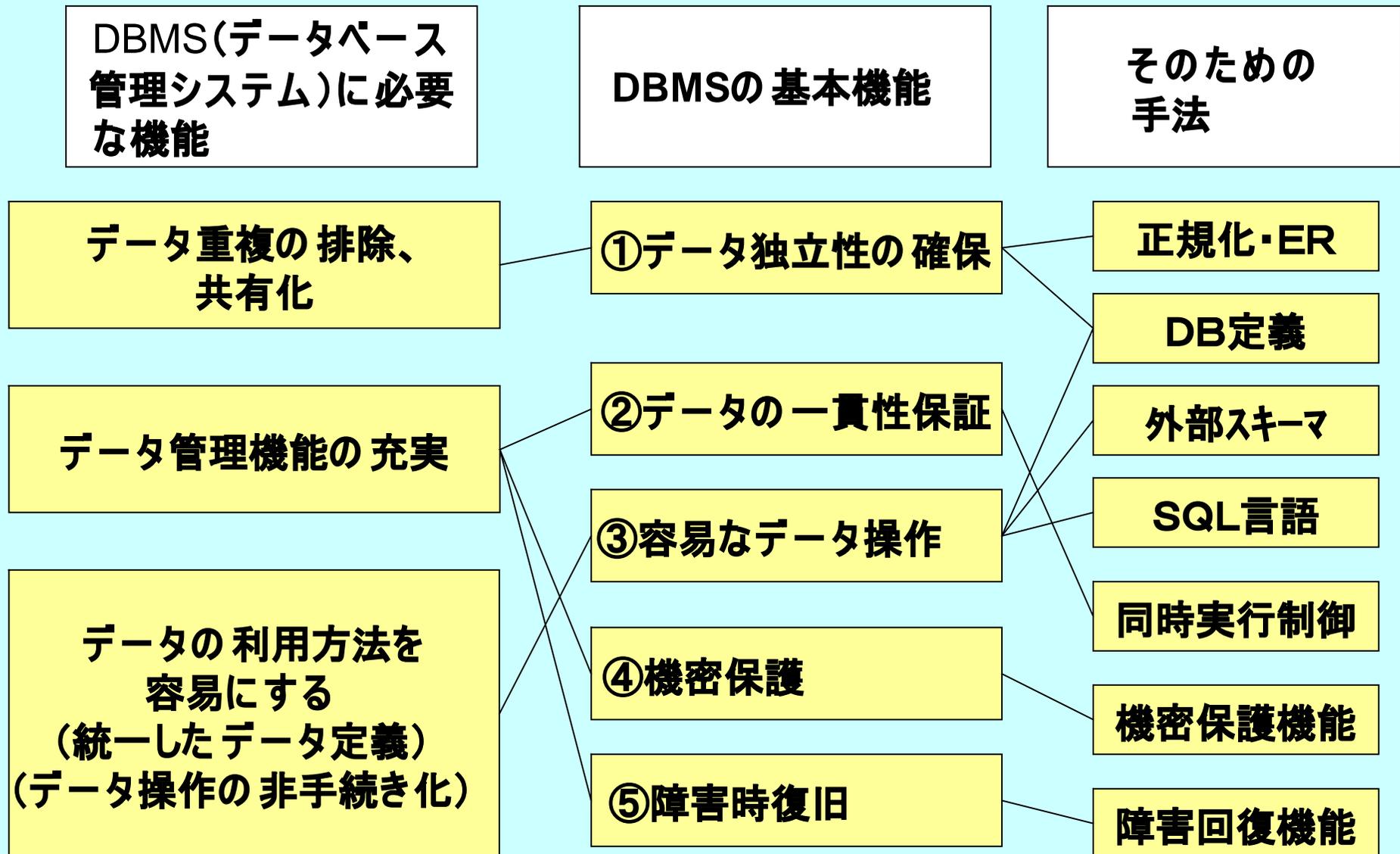


- ・そのためには、レコードやファイルの
 - 物理的な記憶媒体、記憶場所、
 - ファイルの編成方法、
 - レコード内のフィールドの配置
 - レコードの順序などの情報を**プログラムから独立**させて定義し保管する。

データベースシステムの構成



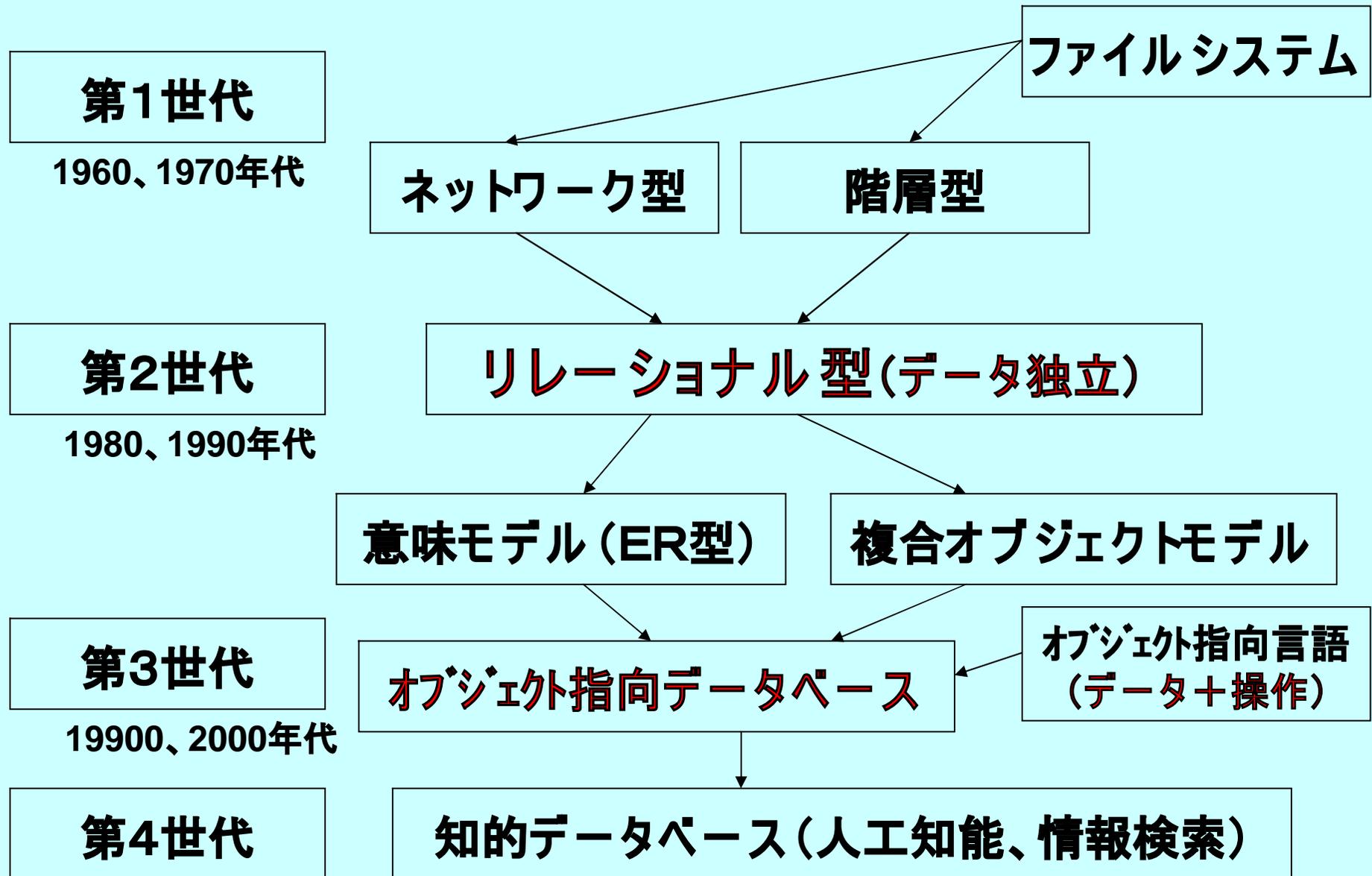
DBMSの役割、機能と手法



データベースの3層構造

- **概念スキーマ** (conceptual schema)
 - データのモデリング結果を論理構造として定義したもので特定のプログラムに依存しない。
- **外部スキーマ** (external schema)
 - 個々のプログラムから見たデータの構造を記述するもので**View**という。
 - 概念スキーマの変更をプログラムに及ぼさないために設ける。
- **内部スキーマ** (internal schema)
 - 概念スキーマを計算機上に実現する方法であり、データベースの物理的な格納方法や格納スペースや編成方法を記述するもの。

データモデルの発展経緯



関係データベースモデル

- Relational data model
- 1987年、データベース言語のSQLが国際標準
- 明解な**数学的基盤**の上に成り立つモデル
- フラットな表形式という非常に**単純**な表現形式
- モデリング時に、**データ構造が固定されない**ので
データ独立性が高い
(表同士の関連(データ構造)を規定する定義が無い)
- データ利用時に、集合論に基づいた関係操作により
動的に自由にデータの結合や分解が行える

関係(リレーショナル)データベースの構造

関係(リレーション)

従業員

社員番号	氏名	所属	業務
110	吉田茂	10	社長
320	中曽根康弘	20	営業
150	岸信介	30	技師
220	佐藤栄作	30	設計
140	池田隼人	40	事務
260	田中角栄	10	設計

定義域名、
属性(アトリビュート)

定義域の数(次数)

関係の組(タ
プル)

組の数(濃度)

定義域(ドメイン) : 属性値のとりうる範囲

関係の集合演算の種類

1. 一般的な集合演算

- ①和(集合演算)、Union
- ②差(集合演算)、Difference
- ③積(集合演算)、Intersection
- ④直積(集合演算)、Cartesian Product

2. 関係に特有な集合演算(関係演算)

- ⑤**選択**(演算)、Selection
- ⑥**射影**(演算)、Projection
- ⑦**結合**(演算)、Join

データ正規化

第1正規形

- これ以上分解できないデータ項目のみで構成。
- 繰り返しのデータ項目を持たせない。
- 直積空間で、必ず単独の点として識別できる。

第2正規形

- キーの一部に從属しているデータ項目を分離。
- キー以外の全てのデータ項目がキーに從属(完全從属)

第3正規形

- キー以外のデータ項目間の從属關係を分離。
- 推移的從属データ項目の分離ともいう。

表(テーブル)におけるキーの種類

- ・**主キー**(Primary Key)

 - 行を一意に識別するもの、複数の列指定可

- ・**候補キー**(Candidate Key、代替キー)

 - 行のキー候補(社員番号と社会保険番号等)

- ・**外部キー**(External Key、参照キー)

 - 他の表の主キーになっているもの

- ・**連結キー**(Concatinated Key)

 - 複数の列からなる複合された組合せキー

いずれも、ERモデリングのためには、重要な情報となる。

ERモデルの基本概念

①エンティティ (Entity、実体、事象)

- ・企業、組織にとって関心があり、継続的に管理の対象になるものである。
- ・オブジェクト指向でのクラス概念の大きさに同じ

②属性 (アトリビュート)

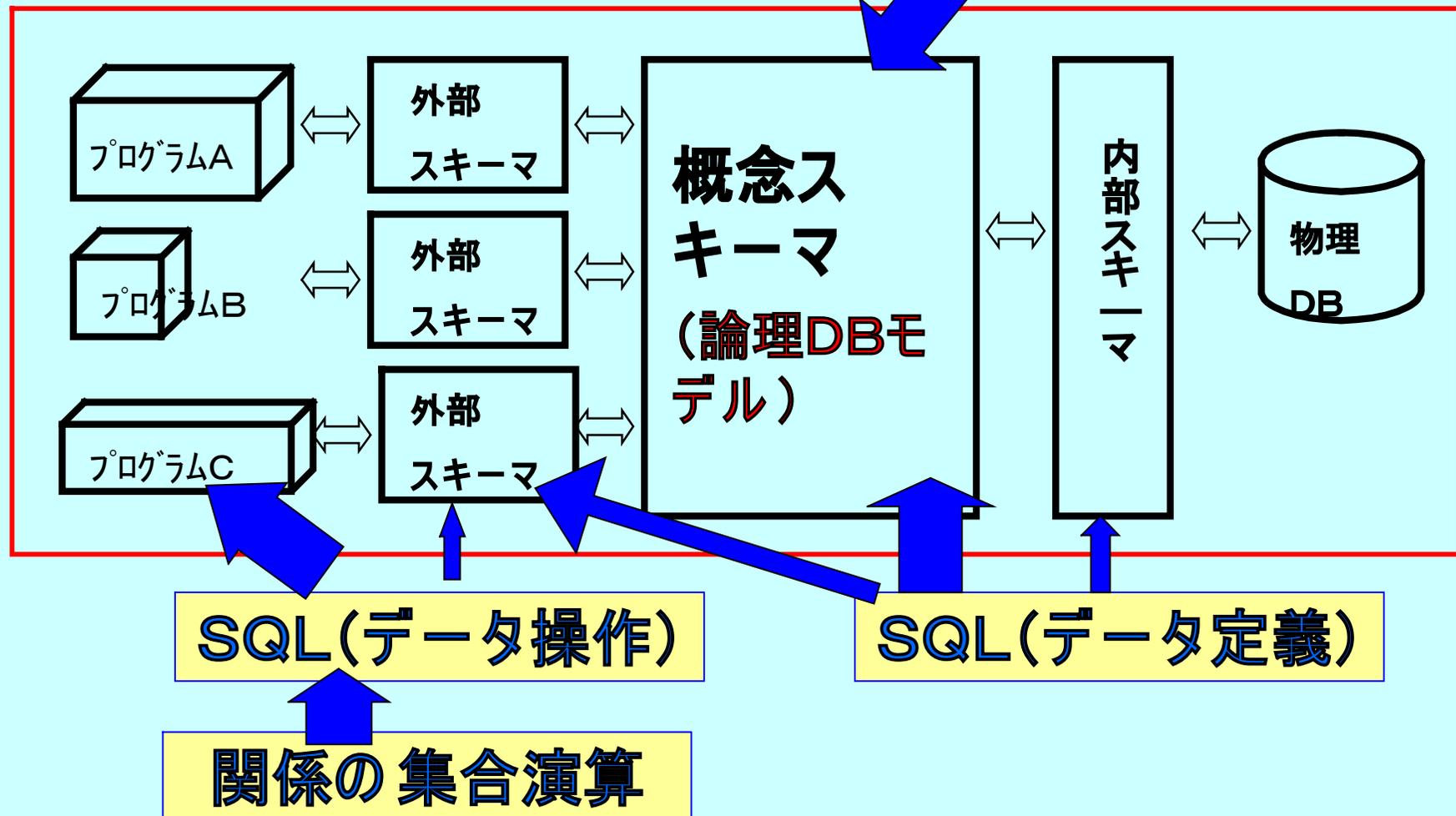
- ・エンティティの性質 (プロパティ) を示すもので、各エンティティは、複数の属性を持つ。

③関連 (Relationship)

- ・エンティティ間の関係性のこと。
- ・オカレンスの発生に関して、種々の制約あり。
 - －基数制約 (カーディナリティ制約 (1:1、1:N))
 - －存在依存制約 (Existence Dependency)
- ・再帰的関連、選択的関連、3項関連の種類あり。

スキーマと技法・SQLの対応

関係の集合演算 → データ正規化 → ERモデル技法



SQLの特長

- ① 関係データベースモデルに準拠
- ② データ操作は公的機関により標準化されている
- ③ 大半のRDBMS製品が採用している規格
- ④ データアクセスだけでなく、データ管理機能も併せて装備している
- ⑤ データをまとめて処理する方法(セット処理)、一件ずつ処理する方法を共にサポートする

SQLの機能

データ定義・管理

スキーマ定義

表(テーブル)、VIEW、INDEX作成
(**CREATE**、**ALTER**、**DROP**)

権限の管理

データ利用の権限付与、取消し
(**GRANT**、**REVOKE**)

処理の制御

トランザクション管理、カーソル操作
(**COMMIT**、**ROLLBACK**、**CURSOR**)

データ操作

データ変更

データの追加、削除、更新
(**INSERT**、**DELETE**、**UPDATE**)

データ検索

データの取り出し(検索)
(**SELECT**)

SQLの利用形態

独立言語方式

SQLとは別の問合せ専用の言語を使う

QBE

用意されたスケルトン(骨組み)に問合せ条件を入力する(Query By Example)

コマンド方式

SQLに付属するコマンドプロセッサを使って、SQLコマンドを入力(エンユーザー向き)

ホスト言語方式

通常のプログラミング言語からデータアクセスが出来る

埋込み方式

プログラム内にSQL命令を書く

静的SQL

実行時、SQL命令が不変

動的SQL

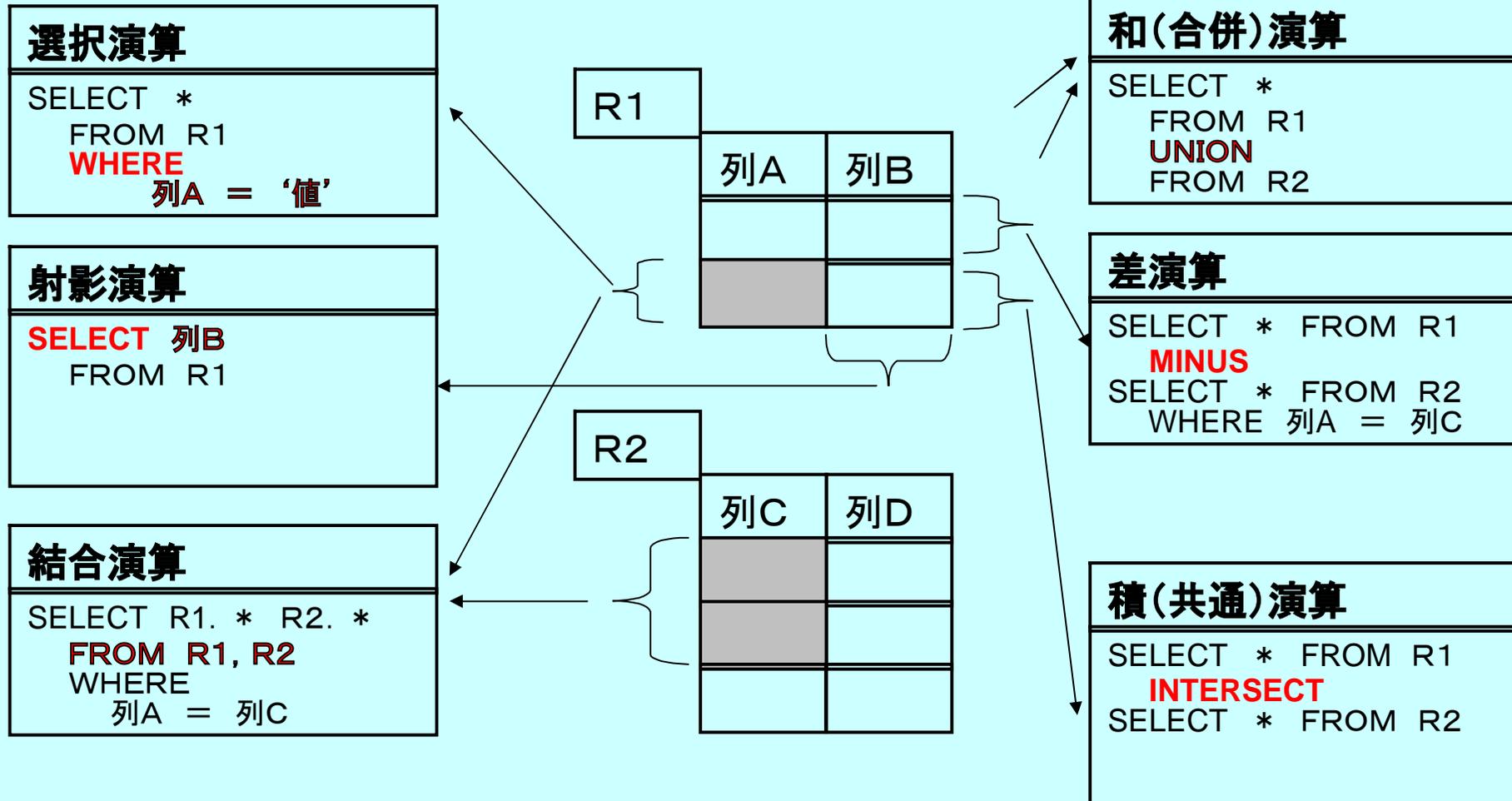
実行時、SQL命令を変える

モジュール方式

プログラムからサブプログラムを呼び出す(ストアドプロシジャ、関数方式ともいう)

表(テーブル)の検索操作

関係の集合演算がSQLで可能である。



(直積のケースは省略)

データ操作(基本編)

単純なDB検索

```
SELECT 商品名,価格,仕入先  
FROM 商品価格TBL  
WHERE 価格<10000  
ORDER BY 商品コード ;
```

SELECT文の中の説明

```
SELECT 計算式  
FROM 表名  
WHERE 条件式  
ORDER BY 行の順序
```

商品価格TBL

商品コード	商品名	価格	仕入先	仕入単価

グループ化のSQL使用例

グループ化したデータに条件設定。

```
SELECT 列1, 集計関数([* | ALL | DISTINCT] 列2)
      FROM 表A
      GROUP BY 列1
      HAVING 集計関数の検索条件 ;
```

```
SELECT 科目コード, COUNT(*), AVG(成績)
      FROM 表A
      GROUP BY 科目コード
      HAVING COUNT(*) > 10 ;
```

データ操作（副問合せ）

- ・問合せの中で、更に問合せを行う。
結果が一つの事例

・複数あればエラー

『売上数の平均を下
回っている商品IDは？』

```
SELECT AVG(売上数) FROM 売上TBL;  
答えは、5になる。  
SELECT 商品ID          FROM 売上TBL  
       WHERE 売上数<5      ;
```



```
SELECT 商品ID          FROM 売上TBL  
       WHERE 売上数<  
             (SELECT AVG(売上数)  
              FROM 売上TBL) ;
```

例: 売上TBL

商品ID	売上数
A1	2
A3	8
C2	4
D1	5
D3	6

単純なDB更新

INSERT INTO 商品価格TBL
(商品コード、商品名、価格、仕入先、単価)
VALUES (10030, '商品名BB', 1500,
 'Y商事', 1200) ;

追加

UPDATE 商品価格TBL
SET 商品名 = '商品名称AAA'
WHERE 商品コード = 10010 ;

上書き

DELETE
FROM 商品価格TBL
WHERE 商品コード = 10070 ;

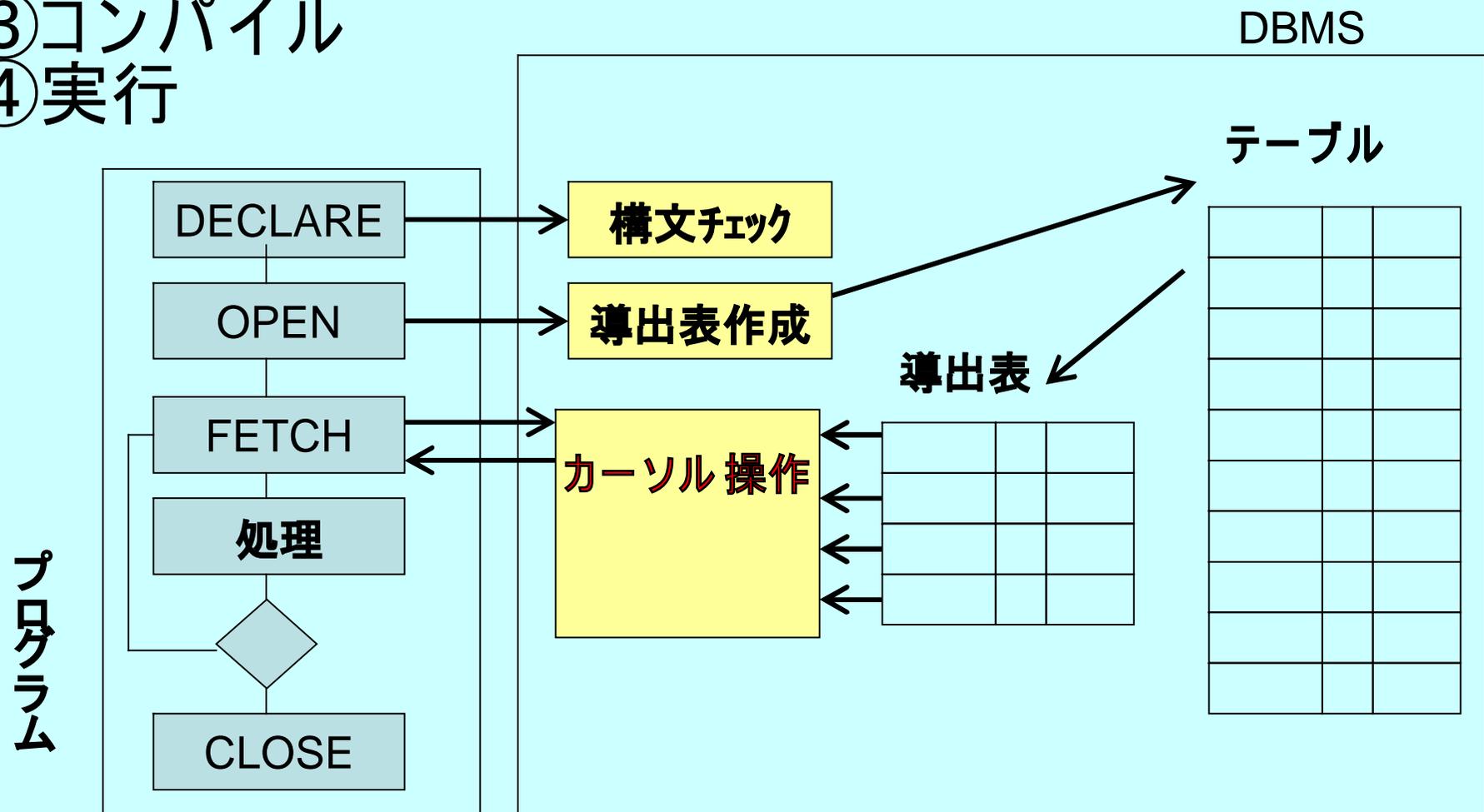
削除

商品価格TBL

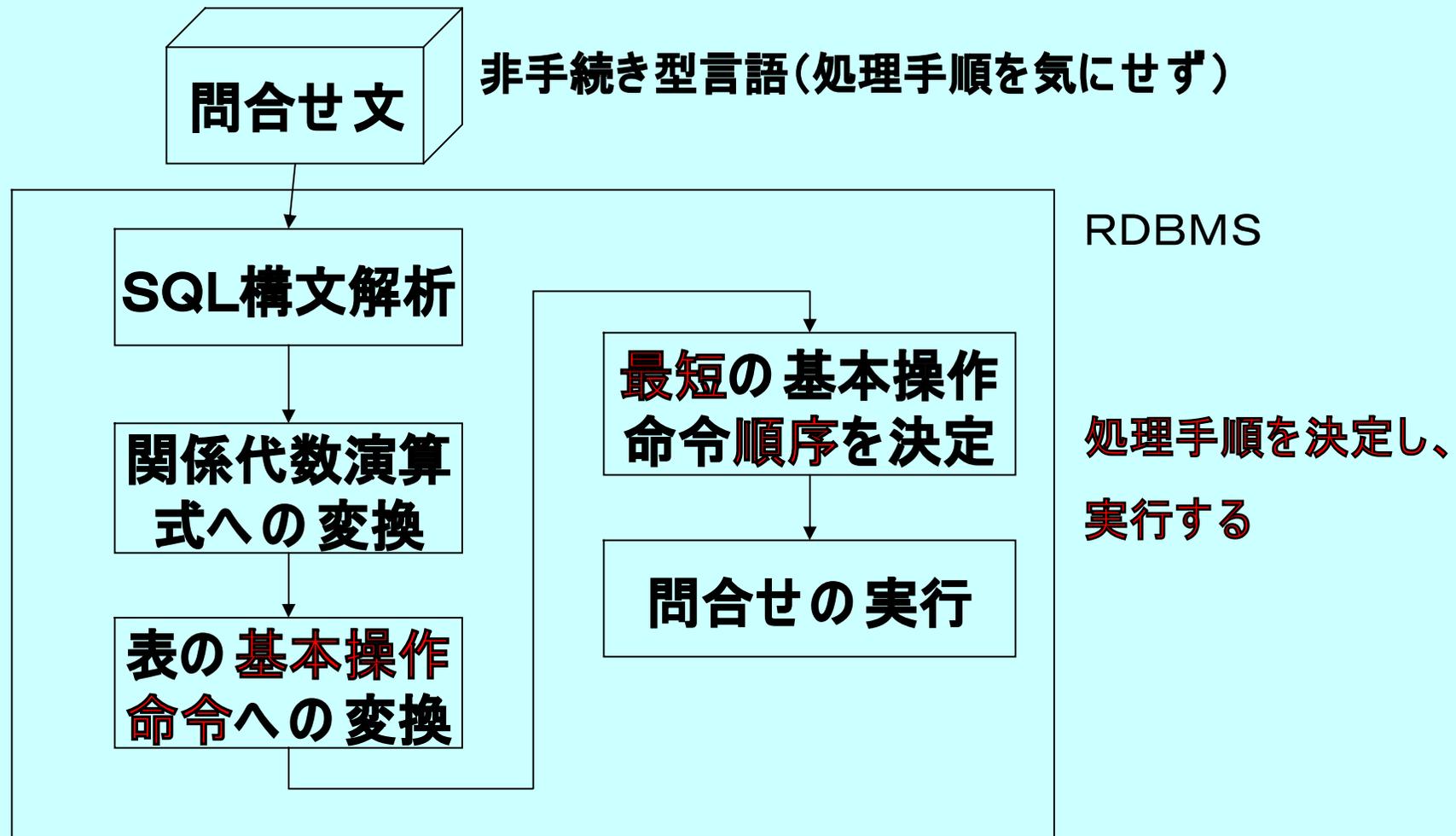
商品コード	商品名	価格	仕入先	仕入単価

カーソル操作の実行手順

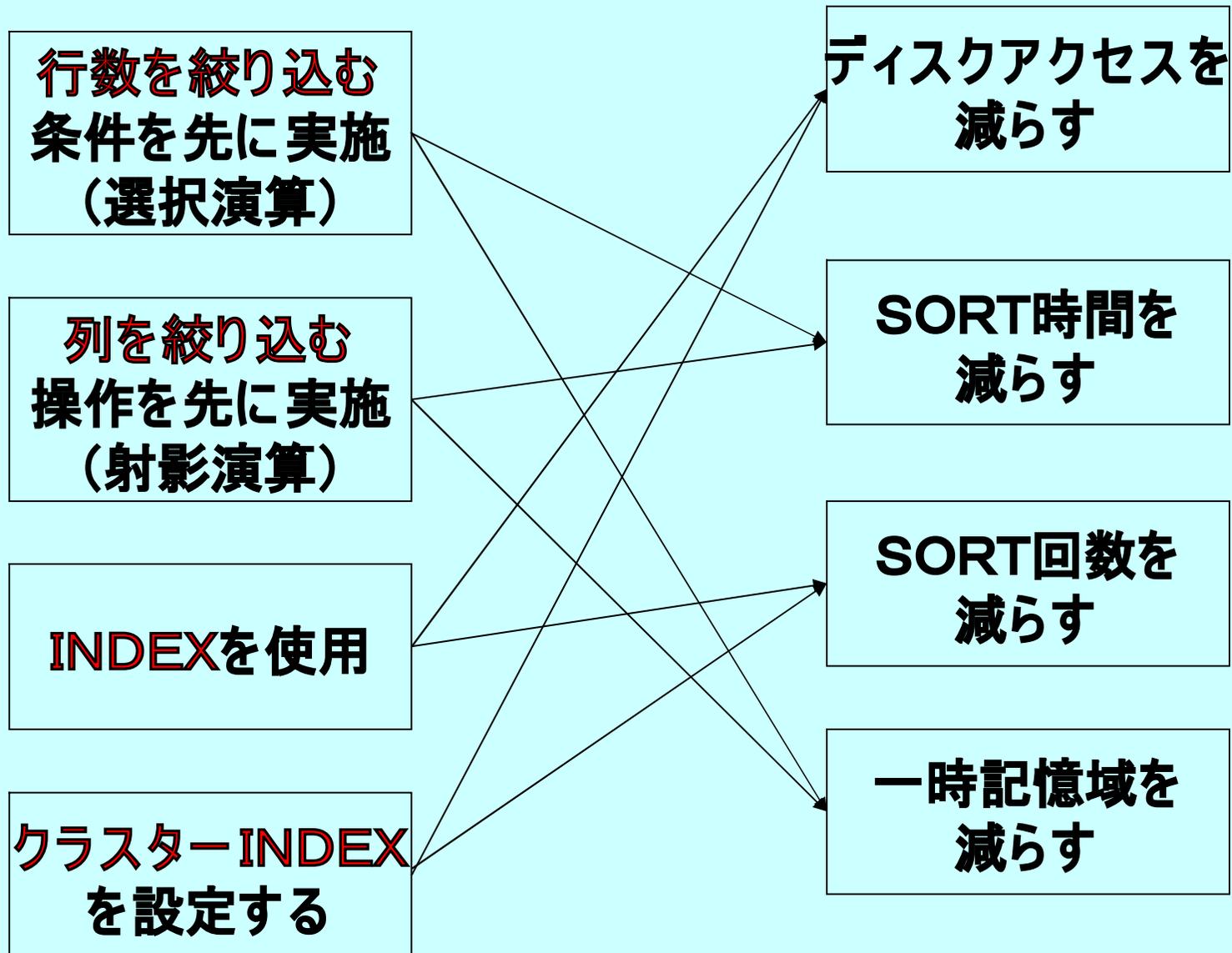
- ①ホスト言語にSQL文をコーディング
- ②プリコンパイル
- ③コンパイル
- ④実行



問合せ処理の手順



問合せ処理の最適化の方法



性能チューニング

1. データ構造の見直し
 - ① 導出データの保管
 - ② 逆正規化
2. INDEXの追加
3. その他
 - ① プログラムの改良
 - ② オプティマイザーの調整
 - ③ RDBMSのパラメータ変更
 - ④ HWの増強

トランザクション管理 (ACID特性)

1) 一つのトランザクションについての管理項目

① Atomicity (原子性、非分割性)

障害回復制御

トランザクションは、その全てを反映するか、全て取り消すかの二者択一

② Consistency (一貫性、整合性)

同時実行制御

トランザクションの処理結果は、処理前後いずれも整合性が保持できる。
また、処理の順序、終了状態に関係なく保証できること。

2) 複数のトランザクションについての管理項目

③ Isolation (独立性、分離性、隔離性)

同時実行制御

同時並行処理結果も、ある逐次処理結果も同じであること。
処理途中では、データは他から見えず、他の処理から影響を受けない。

3) 障害に対する管理項目

④ Durability (耐久性、持続性)

障害回復制御

処理終了後は、その後の障害等で影響を受けず、不変に保たれること。

2相ロックングプロトコル

①ロックは、ロックをかける操作と、ロックを解除する操作の二つに明確に分離する。

(ロック、ロック、ロック → 解除、解除、解除)

成長相

縮退相

②従って、一度ロックを解除した後では、再びロックをかけることを許さない規約である。

③ロック解除までの時間が長くなりやすく、**デッドロック**が生じやすくなる。

トランザクション制御のSQL文

トランザクション開始

SET TRANSACTION {READ ONLY | READ WRITE}

BEGIN WORK

(ORACLE)

(SQL-92)

BEGIN TRANSACTION

(SQL Server)

DBに反映する

COMMIT

(SQL-92)

COMMIT WORK

(ORACLE)

COMMIT TRANSACTION

(SQL Server)

元に戻す

ROLLBACK

(SQL-92)

ROLLBACK WORK

(ORACLE)

ROLLBACK TRANSACTION

(SQL Server)

(注記)制御用の機能、SQL文は、DBMSによって、違いが大きいので、各DBMSメーカーのマニュアルを参照のこと。

データベース障害の種類

種類	原因	対策
トランザクション障害 (transaction failure)	<ul style="list-style-type: none">・プログラム・エラー・デッドロック・・・	<ul style="list-style-type: none">・ロールバック処理
システム障害 (system failure)	<ul style="list-style-type: none">・OSダウン・装置障害・・・	<ul style="list-style-type: none">・リカバリー処理(復旧) (チェックポイント使用)
媒体障害 (media failure)	<ul style="list-style-type: none">・ディスクトラブル	<ul style="list-style-type: none">・バックアップファイルからのリストア(復元)・リカバリー処理(復旧)

障害回復の準備

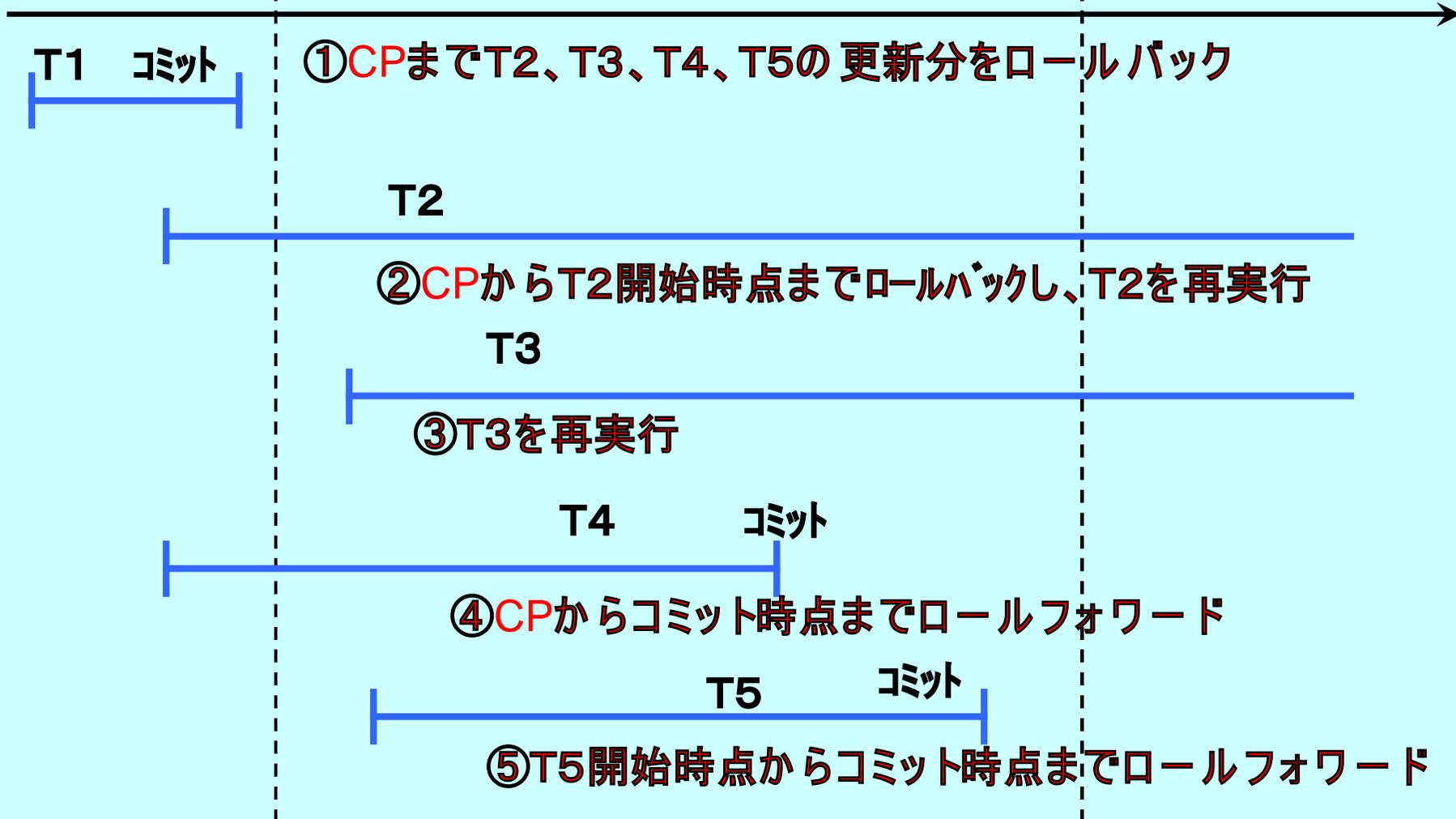
- 障害発生時の状況
 - ー キャッシュ領域の更新記録は消滅
 - ー コミット後では、既にデータベース反映済であり、簡単には元に戻せない
 - ー 媒体障害時は、データベースが消滅
- 準備項目としては、
 - ー DBバックアップ取得
 - ー ログファイル取得
 - ー チェックポイントの設定

システム障害時の回復方法

事例: チェックポイント(CP)

障害発生

時間軸



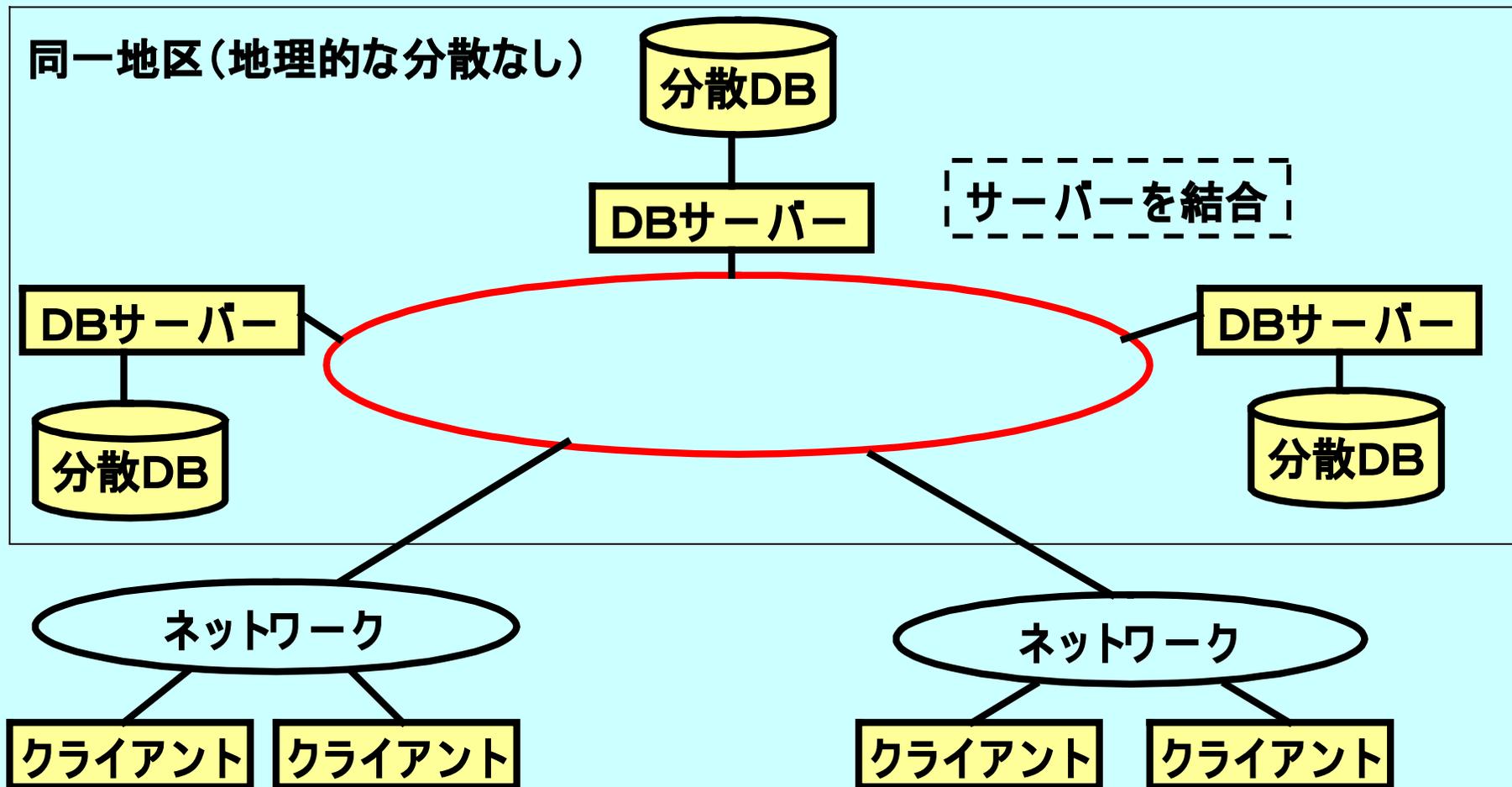
分散DBの透過性

- 位置の透過性
- 分割の透過性
 - 重複の透過性
- 障害の透過性
- DBMS種別の透過性

いずれもDBの利用者に、**分散DBの物理的特性を意識させない**で利用できるようにする機能である。

管理の集中、処理の分散

- DB管理を容易にして、分散DBのメリットを実現するための現実解として、考えられたもの。



2相コミットメント制御

- ・複数の分散データベースの更新では、サイト間通信に時間を要し、各DBのコミット処理に時間差が生まれ、全てのコミット処理が終了する前に障害が発生する可能性がある。
- ・そこで、分散データベース間の整合性を保つためには、特別のコミットメント制御が必要となる。

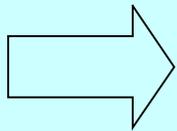
2相コミットメント制御

- ・2相でコミットまたはロールバックを行う方式
- ・1相目をコミット準備フェーズとする(セキュア)
- ・2相目で、全て準備OKならば、コミットする。

オブジェクト指向の重要性

①ソフトウェア開発の危機

- ・高度情報社会の実現にあたり、
複雑化するシステムの開発が限界に達する
(開発工数、開発効率、開発期間)

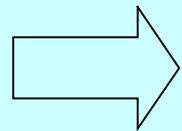


オブジェクト指向の設計による
ソフト部品化、再利用
(オブジェクト指向設計)

(続き)オブジェクト指向の重要性

②処理対象データの拡大

- ・従来のビジネス領域では、リレーショナルDBで満足
 - ・コード化されたデータ
 - ・短いテキスト
- ・ハードウェアの大容量化、高速化、品質向上
 - ・CPUのGHz、DASDのテラバイト化
 - ・NWのGHz化
- ・CADデータ、文書、絵、写真、動画、音声、音楽などの、即物的なマルチメディア型データがコンピュータで扱えるようになった。



ビジネス領域とは別の、各種のデータと操作を統合して扱えるデータベースが必要とされる
(オブジェクト指向データベース)

オブジェクト指向の特徴

発想の原点

- 現実の世界は、いろいろなモノが **役割を分担**しながら機能を果たしている。
- 自分でできることは、自分でやり、**自分の範囲外の仕事は人に任せて**、結果だけを得よう

それをシステム作りの発想にしたものである。

「現実のモノ(オブジェクト)およびモノ同士の関係を、そのままソフトウェアで表現することによって、現実世界の仕組みを、コンピュータ上で再現するもの」

OO-DBMSの定義

- ・オブジェクト指向の概念と
- ・データベース管理機能を持った
データベース管理システムである。

オブジェクト指向概念

- ・データと操作のカプセル化
(データ抽象化)
- ・継承の概念
- ・オブジェクト識別性

+

データベース管理機能

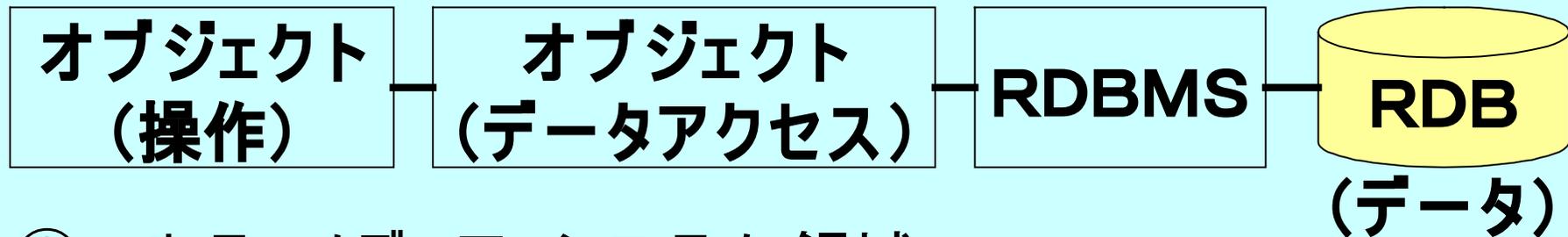
- ・データ定義、データ操作言語
- ・永続性
- ・トランザクション管理
- ・ACID特性管理

OO-DB
データ
+
操作

RDBとOODBの棲み分け

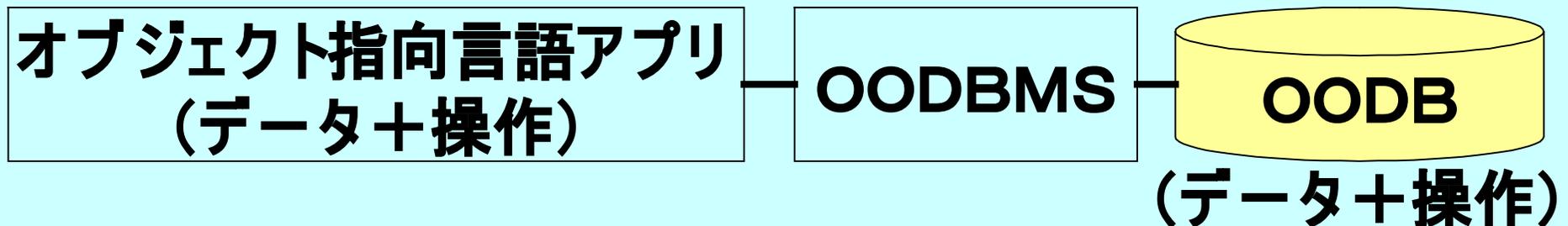
①ビジネスシステム領域

- ・ソフト部品化はオブジェクト指向設計が有利
- ・データベースは、重複排除・活用上、RDBが有利



②マルチメディア・システム領域

- ・即物的なシステムであり、オブジェクト設計が有利
- ・データベースも、OODBが有利



データベース技術動向

企業がデータベースに期待するもの



具体的なDB技術

1. DB処理の高速化

- ・データベースバッファ
- ・パーティショニング（分割して格納）
- ・ディスク・キャッシュ
- ・ディスク・アレイ（RAID）
- ・データベースサーバー
- ・DB並列処理、並列マシン

2. 分散システム技術

- ・マルチスレッド・サーバープロセス
- ・分散OLTP
- ・WebサーバーとDBサーバーの連携
- ・分散システム統合技術（CORBA）

SEに必要な要件

①SEの心構え

- **好奇心** → もっと知る → 対象業務を好きになる
- 忍耐力、持久力
- 柔軟な考え方ができる
- スタートしなければゴール 出来ない

②仕事の進め方

- 何事も **計画** を立ててから進める
- 書き出してみる (リスト、関連図)
- 自分の考えを話し、人からアイデアをもらう
- 5W3H (What, Why, Who, When, Where, How to, How much, How many)

③人材トレンド

- プロジェクト・リーダー 経験者
- 業務系システムの構築・運用経験者
- **データベースのスキル** を持つエンジニア
“力のある”エンジニアへの需要の伸びは顕著

SEは、DB理論だけでなく、SQLを実践してみることで、はじめて身に付けることができる