常 第1正規形 (1NF)

ルール

- 繰り返し項目を持たない
- 全ての属性(列)は原子的(分割できない単位)であること

常 第 2 正規形 (2NF)

ルール

- 第1正規形を満たすこと
- 主キーが複合キーの場合、主キーの一部にのみ依存する部分関数従属を排除する

★ 第3正規形 (3NF)

ルール

- 第2正規形を満たすこと
- **推移的関数従属を排除する**(キー以外の属性が、他の非キー属性に依存してはいけない)

SoC(System on a chip) CPU,GPU,DSP,メモリ,タイマ,通信モジュールなどを一つのチップ上に集約したシステムLSI(大規模集積回路)。

◆ ACID特性とは

データベースにおけるトランザクションの性質を表す4つの頭文字です。

- 1. Atomicity (原子性)
 - トランザクションの処理は **全て実行されるか、全く実行されないか** のどちらか。
 - 例:銀行振込で「送金元から引き落とし」だけ行われて「送金先に入金」されない、という中途半端な状態は起こらない。

1. Consistency (一貫性)

- トランザクション実行前後で、データの整合性ルール (制約、ビジネスルール) が 保たれる。
- 例:商品の在庫がマイナスになるような状態は許されない。

1. Isolation (独立性、分離性)

- 複数のトランザクションが同時に実行されても、**互いに干渉せず、直列に実行したのと同じ結果**になる。
- 例:二人が同時に同じ商品を購入しても、在庫数が正しく管理される。

1. Durability (永続性)

- コミットしたトランザクションの結果は、障害が発生しても失われない。
- 例:電源が落ちても、直前までの取引結果がログやディスクに残っている。

◆ ビューが更新可能になる条件

- 1. 元が単一テーブル
 - ビューは1つのテーブルから作られていること

- 複数テーブルの JOIN を含むと基本的に更新不可
- 2. 主キーを保持している
 - 一意に行を識別できる列(主キー)がビューに含まれていること
- 3. 集計や演算を含まない
 - SUM、AVG、COUNT などの集計関数を含むビューは更新不可
 - DISTINCT や GROUP BY も不可
- 4. 行が一意に対応する
 - ビューの1行が元テーブルの1行に直接対応している必要がある
 - 例:WHERE で絞り込んでいる場合はOK
- 5. サブクエリや UNION を含まない
 - 複雑なSQLで作られたビューは更新不可

◆ ビュー (View) とは

- 既存のテーブルから作られる仮想的なテーブル
- 実データを持たず、SQL (SELECT文) の結果を「名前付きテーブル」として扱う
- 利用者から見ると通常のテーブルのように操作できる
- → 「実体は SELECT 文、見た目はテーブル」。

CAP定理 -> 分散処理システムでは、一貫性 (Consistency)・可用性 (Availabilty)・分断耐性 (Partition Tolerance) の3つの特性のうち、最大でも同時に二つまでしか満たせない

SQLの単語

%はSQLでは任意の0文字以上

DISTINCT

SQLの **DISTINCT** は、**重複する行を取り除いて、ユニークな行だけを返す** ためのキーワード

RESTRICT

参照する側の行が残っている場合には、参照される行の更新、削除をできないようにする

CASCADE

参照される側の行が削除・更新されたら、参照している行も削除、更新

SET DEFAULT

参照する行側にデフォルト値をつける

UNION SELECT文の結果を和演算(重複なし)にする

UNION ALL は重複あり

INTERSECT 共通部分

CROSS JOIN 直積

◆ 主キー (Primary Key)

- 複数ある候補キーの中から **1つを選んだもの**
- データベース設計上「このキーで行を識別する」と決めたキー
- 主キーには必ず **NOT NULL 制約** と **一意性制約** が課される
- → 上の例なら、管理上は「社員番号」を主キーに選ぶのが一般的。

◆ 候補キーと主キーの関係

- 候補キー = キーになれる可能性があるもの(複数あり得る)
- 主キー = その中から **1つ選ばれたもの**

◆ その他関連用語

- 外部キー (Foreign Key)
 - 他のテーブルの主キーを参照するキー
 - 例:「注文テーブル」の 社員番号 が「社員テーブル」の主キーを参照する
- 代替キー (Alternate Key)
 - 候補キーのうち、主キーに選ばれなかったもの
 - 上の例なら、主キーを「社員番号」とした場合、メールアドレス が代替キー

◆ まとめ表

用語	意味	数
候補キー	一意に識別できる属性の 組み合わせ	複数あり得る
主キー	候補キーの中から選んだ 1つ	必ず1つ
代替キー	主キー以外の候補キー	0個以上
外部キー	他テーブルの主キーを参 照するキー	複数あり得る

◆ 違いのまとめ

項目	DISTINCT	UNIQUE
種類	SELECT文のキーワード	制約 (テーブル定義)
効果	結果セットの重複を排除	データそのものを重複禁 止にする
影響範囲	出力だけ (DB には影響な し)	テーブルの格納データに 影響
用途	クエリ結果をユニークに したい	列の値をユニークに保ち たい

◆ 2相コミットの流れ

登場人物:

● コーディネータ (調整役)

● 参加者 (各データベースやサーバ)

フェーズ1:準備 (投票要求フェーズ, Prepare Phase)

- 1. コーディネータが各参加者に「コミット準備できる?」と問い合わせる (prepare)。
- 2. 参加者はローカルでトランザクションを実行して、結果をログに保存し「コミット可能」または「ロールバック必要」と返答。

フェーズ2: コミット (コミットフェーズ, Commit Phase)

- ◆ 全員が「Yes (コミット可能)」なら → コーディネータが「コミット実行」命令を送る→ 参加者は確定処理。
- 1人でも「No (失敗)」なら → コーディネータが「ロールバック」命令を送る → 全員が取り消す。

◆ 例(銀行振込)

顧客Aが銀行Xから銀行Yへ送金する場合:

- 銀行 X (残高減算)、銀行 Y (残高加算) が同時に成功する必要がある。
- もし X だけ成功して Y が失敗したら整合性が壊れる。
 - → 2PCで「両方成功なら確定、片方失敗なら両方取り消し」とする。