

## データベース入門

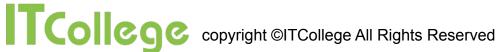
MySQL編

Ver. 8.0

# -- アジェンダ

- データベース
- DBMSとは
- データベースの構成
- データベースの種類
- NoSQLの種類
- NoSQLŁRDBMS
- KVSとRDBの違い
- テーブル(表)とは
- データ型
- RDBのイメージ
- DBのインストール手順
- MySQLの操作
- SQL
- SQLの分類

- **DML**
- DDL
- データベースの作成
- ユーザの作成
- 作成ユーザでのログイン
- ログインのショート カット作成
- 作成データベースへの ログイン
- テーブルの作成
- ユーザ情報の登録
- データ操作言語
- 比較演算子
- 論理演算子



# アジェンダ

- 制約とは
- 各種制約一覧
- 制約の設定
- 正規化
- 非正規形
- 第一正規形
- 関数従属
- 第二正規形
- 第三正規形
- サロゲートキー
- 1対1/1対多/多対多の 関係
- ER図
- マスタと

- テーブル結合
- サブクエリ(副問合せ)
- エイリアス(別名)
- ソート
- グルーピング
- 集約関数
- 集約関数とグルーピング
- あいまい検索
- ワイルドカード
- スキーマ
- 3層スキーマ
- インデックス管理
- ストアドプロシージャ
- 分散データベース

# アジェンダ

- 2相コミット
- レプリケーション
- トランザクション制御
- デッドロック
- 障害管理とバックアップ
- ジャーナルファイル
- 参考資料·DDL文
- 参考資料・DML応用



# = データベース

データベースとは、複数のユーザが情報を共有して使用するための場所の事で す。

1950年頃、米軍が各地に点在していた膨大な量の情報を一ヶ所の基地に 集め、そこにアクセスすれば全ての情報が得ることが出来るように効率化を図る 目的でこのシステムを作りました。

「情報(データ)の基地(ベース)」ということで、このシステムの事を 「情報基地(データベース)」と呼ぶようになったと言われています。



# ■■ DBMSとは

データベースは、よく図書館に例えられます。

読みたい・借りたい本があった場合、どのようにその本を探すのでしょうか。きっ と、図書館の司書に聞くでしょう。

何という本で、著者が誰と伝えれば、どこの本棚にあって、ジャンルは これで、貸出可能になっているかも教えてくれるでしょう。

その様に、司書の仕事は本の情報や位置を把握し、図書館を快適に活用 できるようすることです。

本棚が漠然と置いてあり、膨大な本が並んでいるだけでは、全く活用されませ ん。常に最新で正確な情報を整理しておく必要があります。

データベースも同じく、情報のメンテナンスを行いデータの管理が必要になりま す。

その情報(本棚)を管理する人(司書)が

## **DBMS**(DatabaseManagementSystem)

というわけです。



## - データベースの構成

### スタンドアロン構成

データベースとアプリケーションを同一マシン内で動作させる構成 です。ネットワークを経由することなく、直接データベースを操作することがで きます。個人または少数のユーザで使用します。

### ● クライアント/サーバ構成

データベースをサーバマシン上で動作させ、クライアントアプリケーションから DBサーバ上のデータベースへアクセスをする構成です。 ネットワークはLANやWANで構成されるのが一般的です。

### ● ウェブ構成

現在主流の構成で、クライアントはブラウザを利用してインターネットにアクセ スし、Webサーバに接続します。

WebサーバはAPサーバ上で動作しているアプリケーションを使用して、DB サーバ上のデータベースに接続します。インターネットを利用することで、世 界中どこからでも接続可能です。





#### 各種RDBMS

データベースの中でも、テーブル(表)によってデータを関連付けして 管理するものをリレーショナルデータベースと呼びます。 また、管理するソフトウェアをRDBMSと呼びます。

| RDBMS名称         | 有償/無償 | ベンダ                                 |
|-----------------|-------|-------------------------------------|
| Oracle Database | 有償    | Oracle                              |
| SQL Server      | 有償    | Microsoft                           |
| DB2             | 有償    | IBM                                 |
| MySQL           | 無償    | Oracle                              |
| PostgreSQL      | 無償    | PostgreSQL Global Development Group |





#### NoSQLとは

RDBMS以外のデータベースを指すおおまかな分類語で、大量データの扱いや 大量アクセスの処理が得意で、Key-Value型のDBを使用することが多いです。

近年では取り扱うデータが肥大化(ビッグデータなど)しており、データの関係性 が多様化しています。

そのため、RDBでは困難(または不可能)なデータ格納となることも増えてきてい ます。

またスピーディなデータアクセスという視点でもNoSQLは非常に有用です。

| NoSQL名称   | 有償/無償 | ベンダ                        |
|-----------|-------|----------------------------|
| BigTable  | 有償    | Google                     |
| MongoDB   | 無償    | MongoDB Inc.               |
| Cassandra | 無償    | Apache Software Foundation |
| HBase     | 無償    | Apache Software Foundation |





### NoSQLとRDBを選択する

ビッグデータに代表される、膨大なデータ群からポイントを絞ったデータを高 速に取得したいときなどに使われることが多いです。

他にも、アクセスから描画までの時間を極力押さえたい、SNSタイムラインや IoT、アクセス解析など、【システム-NoSQL-RDB】という ような構成にすることが増えてきています。

このように、システムに求められる要件によって、より柔軟な選択をすること がより大切になってきています。





#### ▶ 分散化のコストDown

これが一番の特徴だと思います。KVS(Key-Value-Store)はデータ(キー)同 士に関連性が無いため、分散化(複数台のサーバを使用 など)の コストが低くなっています。

これにより負荷分散や可用性の向上などが制限なく可能になります。

欠点としては、KVSに入れられるデータの型に決まりがなくバイナリデータ だったら何でも入れられてしまいます。そのため統一的な クライアント側(SQLなど)が用意されていません。(とはいえDBMS毎にテーブ ル構造すら違うものを統一するのは困難なので、そこまで デメリットではないような気も・・・)

これらを踏まえ状況によって使いこなしましょう。



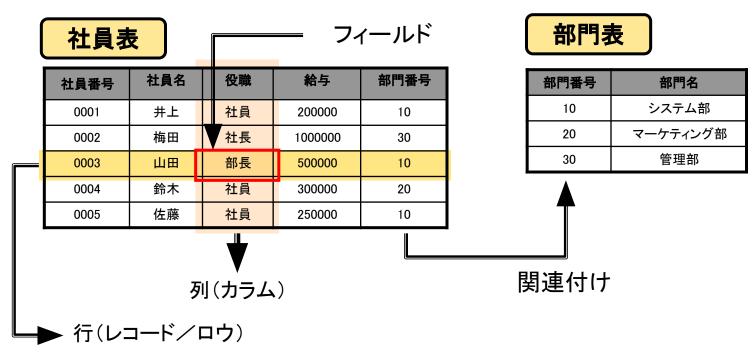


## ■ テーブル(表)とは

表(テーブル)とは、データを格納するオブジェクトで、リレーショナルデータベース の基本となるものです。

Excelのように縦軸と横軸の2次元形式で、縦軸を列(カラム)、横軸を行 (ロウまたはレコード)といいます。

縦軸はデータの属性をあらわします。図の例では「社員番号」や 「社員名」になります。横軸はデータです。





# ----ケ型

データ型とは、列に対して格納するデータを制限する方法です。

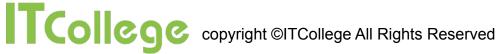
データ型によって整数であるか、文字列であるかといったデータの種類を限定す ることができます。

また、格納できる文字数や、小数点以下第何位まで格納するかといったサイズ や精度指定を行うことも可能です。

#### 【主要なデータ型一覧】

| 属性 | データ型    | 解説            |
|----|---------|---------------|
| 文字 | varchar | 最大サイズ指定可変長文字列 |
|    | char    | 固定長文字列        |
|    | text    | 制限なし可変長文字列    |
| 数值 | int     | 4バイト整数型       |
|    | numeric | 可変精度数値型       |
| 日付 | date    | 日付型           |

※文字型や数値型、その他バイナリ型など他にも多くのデータ型が存在しています。







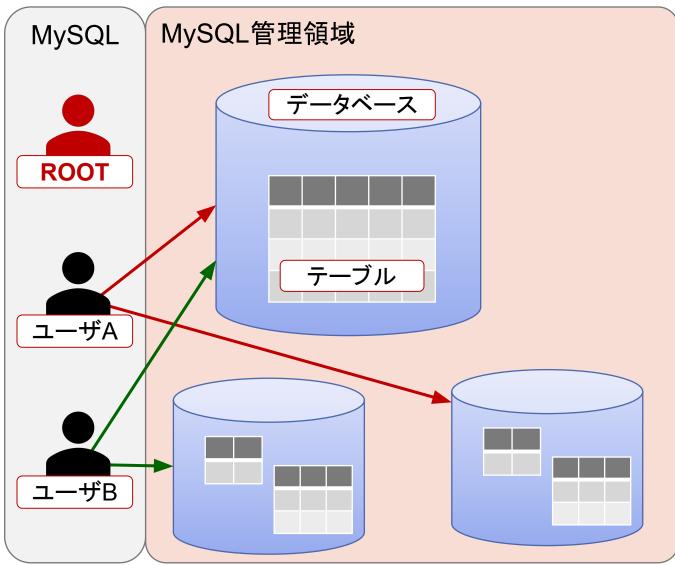


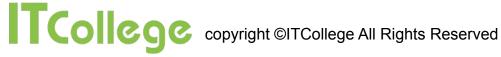
MySQLにアクセス

アクセスユーザ 選択

データベース選択

テーブルからデータ取 得





# ■■ DBのインストール手順

今回の講座では MySQL(マイエスキューエル) という RDBMS を使用 します。

Oracle(オラクル)の公式サイトからインストーラをダウンロードします。 手順は以下の通りになります。講師の指示を聞き、MySQLを導入して みましょう。

MySQLの公式ホームページにアクセス

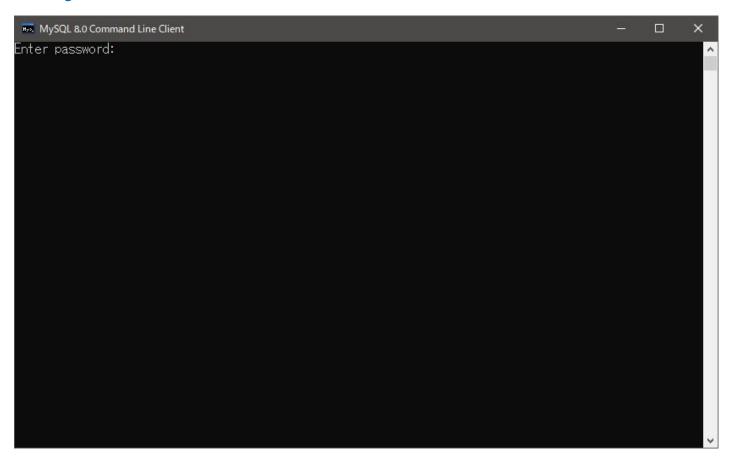
http://www.mysql.com/

- ダウンロードページからMySQL Community Editionをダウンロード
- <u>インストーラを起動してMySQLをインストール</u>
- MySQLへの接続確認





これまでに、実際に皆さんのマシンにはDBがインストールされたわけ ですが、実際にそれを触るにはどうすればいいのでしょうか? MySQLでは**MySQL 8.0 Command Line Client**を起動しDBを操作します。





# MySQLの操作

スタートメニューから、【MySQL Command Line Client】を起動します。

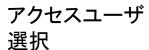


## いまの状態

DB使いたい人



MySQLにアクセス



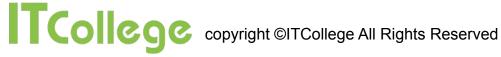
データベース選択

テーブルからデータ取 得

MySQL



MySQL管理領域





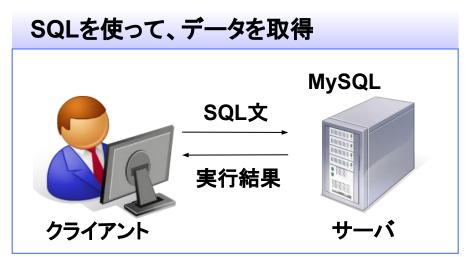
SQL(エスキューエル)とは、RDB(リレーショナルデータベース)を操作 するための言語です。

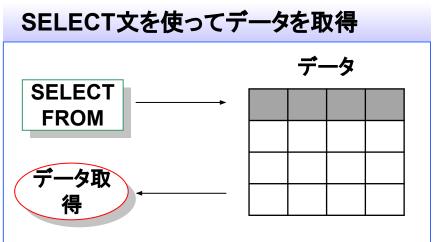
RDBを扱うのに、SQLが分からないと何もすることができません。

SQLは、ANSI(米国規格協会)やISO(国際標準化機構)で言語仕様の標準化が 行われているため、

MySQL以外のRDBMS(RDBマネージメントシステム)でもほとんど同じ ように利用することができます。

※多少の違いはあります







# SQLの分類

SQLはデータを扱う上での分類がわかれています。

| 分類                              |       | SQL文  |
|---------------------------------|-------|---|
| DML: Data Manipulation Language | データ操作 | SELECT / INSERT / UPDATE / DELETE   |
| DDL: Data Definition Language   | データ定義 | CREATE DATABASE / DROP<br>DATABASE / CREATE USER /<br>DROP USER / CREATE<br>TABLE / DROP TABLE など |
| DCL: Data Control Language      | データ制御 | START TRANSACTION / COMMIT / ROLLBACK / GRANT / REVOKE  |

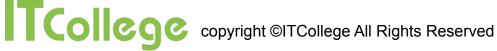




DMLは、データそのものを操作するときに用います。

業務においても非常に高い頻度で利用するSQLとなりますので、それぞれの SQL文の役割を覚えておきましょう。

| SQL文   | 説明                                       | 例                                     |
|--------|--|---------------------------------------|
| SELECT | テーブルに格納されて<br>いるデータを <mark>取得</mark> します | SELECT * FROM a_table                 |
| INSERT | テーブルにデータを<br><b>登録</b> します               | INSERT INTO a_table VALUES (100, 'a') |
| UPDATE | テーブルに格納されて<br>いるデータを <mark>修正</mark> します | UPDATE a_table SET id = 200           |
| DELETE | テーブルに格納されて<br>いるデータを <b>削除</b> します       | DELETE FROM a_table                   |





DDLは<u>データを格納するための場所を操作する</u>ときに用います。

データそのものを操作するわけではありませんが、データベースやユーザ、テーブ ルと操作する対象が多岐に渡るため、操作対象を明確にしておきましょう。

| SQL文            | 説明                          | 例   |
|-----------------|-----------------------------|---|
| CREATE DATABASE | データベースを <mark>作成</mark> します | CREATE DATABASE a_db                              |
| DROP DATABASE   | データベースを <b>削除</b> します       | DROP DATABASE a_db                                |
| CREATE USER     | ユーザを <mark>作成</mark> します    | CREATE USER itc_user                              |
| DROP USER       | ユーザを <b>削除</b> します          | DROP USER itc_user                                |
| CREATE TABLE    | テーブルを <mark>作成</mark> します   | CREATE TABLE a_table ( id INT ,name VARCHAR(10) ) |
| DROP TABLE      | テーブルを <b>削除</b> します         | DROP TABLE a_table                                |



# - データベースの作成

次に、今後、DBアクセスに使用するユーザを新規作成します。 rootログインの状態で、rezodbというデータベースを作成します。

Enter password: \*\*\*\*\* Welcome to the MySQL monitor. Commands end with; or \(\frac{4}{9}\). Your MySQL connection id is 35 Enter password: インストール時に指定したパスワード Server version: 8.0.13 MySQL Community CREATE DATABASE [ データベース名 ]; 今回作成するデータベース名 rezodb ~中略~ Type 'help;' or '\u00e4h' for help. Type '\u00e4c to clear the current input statement. mysql> CREATE DATABASE rezodb; Query OK, 1 row affected (0.00 sec) mysql>

まずは作業用のデータベースを作成します。 上記のように Query OK と表示されていれば、Databaseが作成される ことになります。



# いまの状態



MySQLにアクセス

アクセスユーザ 選択

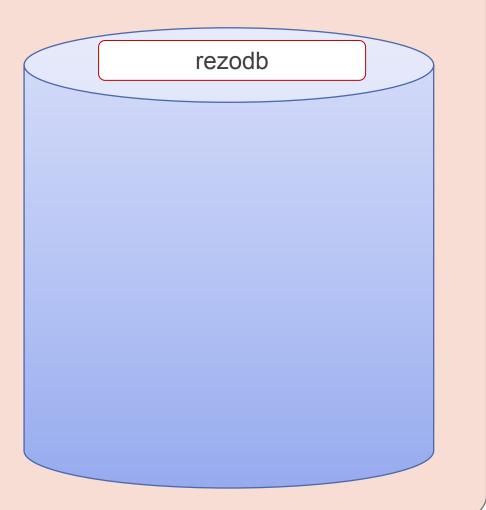
データベース選択

テーブルからデータ取 得





MySQL管理領域





# - ユーザの作成

次に、作業を行うユーザを作成します。

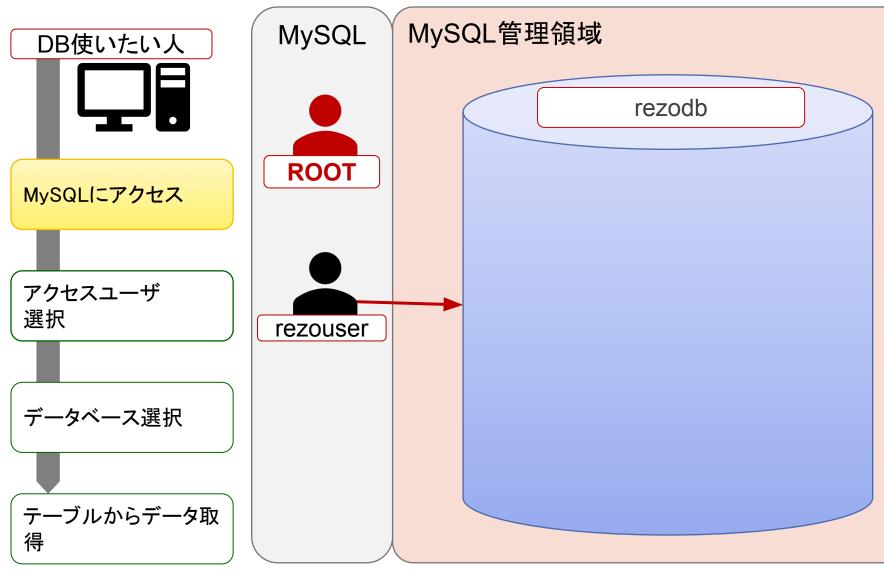
先ほど作成した rezodb を扱えるように設定するため、対象となるデータベース の操作権限も付与する必要があります。

```
mysql> CREATE USER 'rezouser'@'localhost' IDENTIFIED BY 'Rezo_0000';
Query OK, 0 rows affected (0.00 seq
                                CREATE USER [ ユーザ名@接続ホスト名 ] IDENTIFIED BY [ パスワード ] :
mysql>
                                               今回作成するユーザ名
                                rezouser
mysql>
                                localhost
                                               接続元の制限
mysql>
                                Rezo 0000
                                               ユーザパスワード
mysql>
mysql> GRANT ALL ON rezodb. * TO 'rezouser'@'localhost';
Query OK, 0 rows affected (0.05 sec)
                                GRANT ALL ON [ データベース名 ] TO [ ユーザ名@接続ホスト名 ]:
mysql>
mysql>
                                rezodb. *
                                                         rezodbのすべてに対して付与する
mysql> ¥q
                                 'rezouser' @ 'localhost'
                                                         付与する対象ユーザ
Bye
```

\q はMySQLからログアウトする際に使用するコマンドです。 quit コマンドやexit コマンドでも同じことが可能です。



# いまの状態







## - 作成ユーザでのログイン

先ほど作成したユーザでMySQLにログインを行うには、少し手順が必要です。

MySQL Command Line Client でログインする場合、ユーザrootとなって しまうため、作成した rezouser ログインになりません。

方法は、以下の2つがあります。

- rezouser ログイン専用のショートカットを作成
- 環境変数でpathを設定し、コマンドプロンプトからログイン

どちらの方法でも問題ありませんが、ここでは①の方法でログインを行う方法を 設定します。

環境変数のpath設定の方法は、調査してみてください。 pathの設定を行えば、コマンドプロンプトから下記コマンドでログイン できるようになります。

C:\Users\User>mysql -u [ユーザ名] -p [データベース名]

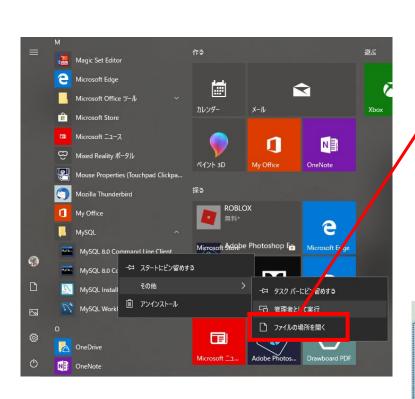


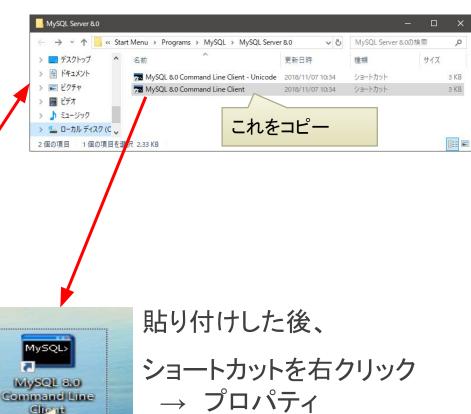


## ログインのショートカット作成

先ほどMySQLにログインする際に起動した MySQL Command Line を

右クリック → コピー → (任意の場所に)貼り付け





を選択します。

任意の場所に貼り付け





## ログインのショートカット作成

プロパティを開くと、右図のような 画面が出てきます。 作業フォルダやリンク先などはインストー ルした場所により変動します。

リンク先の語尾の

修正前:"-uroot" "-p"

修正後:"-urezouser" "-p" "rezodb"

と変更しておきます。

これで先ほど作成したユーザで ログインすることができます。







## 作成データベースへのログイン

ショートカットの作成を行えば、作成したユーザでのログインができる ようになりますので、作成したユーザでログインしてみましょう。

```
Enter password: ユーザ作成時に指定したパスワード
Enter password: ****
Welcome to the MySQL monitor. Commands end with; or \(\frac{1}{2}\)g.
Your MySQL connection id is 5
~中略~
Type 'help;' or '\h' for help. Type '\h' to clear the current
input statement.
                        select database():
                                              現在ログインしているデータベースを確認
mysql>
mysql> SELECT database():
 database()
 rezodb
1 row in set (0.00 sec)
```



# -- ブルの作成

ユーザ情報を格納するためのテーブル user table を作成します。

テーブル作成SQLである CREATE文(DDL)を実行し、rezodbに テーブルを作成します。

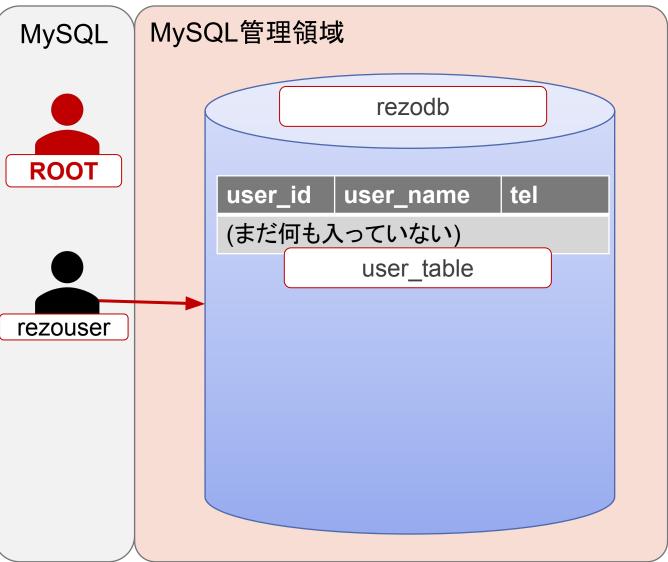
```
mysql>
mysql> CREATE TABLE user_table (
                                       テーブル作成クエリ
                                       CREATE TABLE ([ カラム名 ] [ データ型 ], ... );
          user_id
                    INT,
          user_name VARCHAR(50),
                                       user id
                                                カラム名(ユーザID)
          tel_no VARCHAR (50)
   ->
                                       user_name カラム名(ユーザ名)
                                                カラム名(電話番号)
                                       tel no
   -> ):
Query OK, 0 rows affected (0.45 sec)
                                       INT
                                                データ型(数値)
                                       VARCHAR(50) データ型(可変長文字列(50文字))
mysql>
```

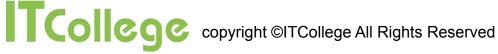
エラーメッセージが表示されず、上記のように CREATE TABLE と表示されて いれば、テーブル作成クエリが正常に実行され、rezodb 内に user table が作成 されます。



# いまの状態









## - ユーザ情報の登録

ユーザ情報を格納するためのテーブルが作成できたので、そのテーブルに格納 するデータを作成します。データを登録するINSERT文(DML)を実行し、rezodb の user table にレコードを登録します。

```
レコード登録クエリ
                                                     INSERT INTO [ テーブル名 ] VALUES ( [ 値 ], ... ):
mysql>
mysql> INSERT INTO user_table VALUES (1, '田中', '0311112222');
```

mysql> INSERT INTO user\_table VALUES (2, '鈴木', '0571112222'); Query OK, 1 row affected (0.05 sec)

正しく登録されているか確認するために、SELECT文(DML)を実行します。

#### mysql> SELECT \* FROM user\_table;

Query OK, 1 row affected (0.07 sec)

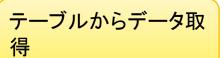
上記のSQLを実行すると、指定したテーブルに登録されているレコードを表示す ることができます。

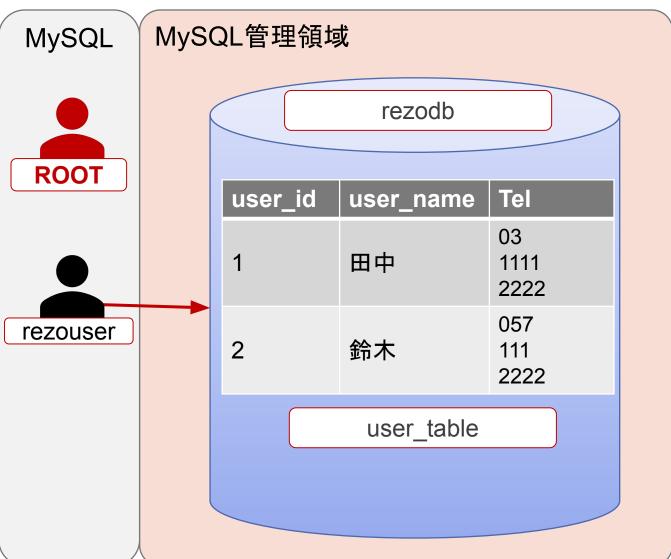
さきほど、2件のレコードを登録したため、2件のデータが表示されていることを確 認してみてください。

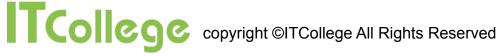


# いまの状態











## --一タ操作言語(DML・基礎)

#### SELECT文

SELECT \* FROM user\_table; テーブル名 選択する 全て から



| user_id | user_name | tel_no     |
|---------|-----------|------------|
| 1       | 田中        | 0311112222 |
| 2       | 鈴木        | 0571112222 |
| •       | •         | •          |

user\_name FROM user\_table; SELECT から テーブル名 選択する 名前を

| user_id | user_name | tel_no     |
|---------|-----------|------------|
| 1       | 田中        | 0311112222 |
| 2       | 鈴木        | 0571112222 |
| •       | •         | •          |

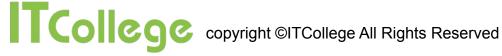
SELECT user\_name 選択する 名前を

FROM user\_table から テーブル名

WHERE  $user_id = 1;$ ただし useridが『1』のみ

複数のカラム名を指定する場合 カンマで区切ることが可能

| user_id | user_name | tel_no     |
|---------|-----------|------------|
| 1       | 田中        | 0311112222 |
| 2       | 鈴木        | 0571112222 |
| •       | •         |            |





## ■ データ操作言語(DML·基礎)

#### INSERT文

INSERT INTO user\_table VALUES(10, '伊藤', '01011112222');

テーブル名の後にカラムを指定しない場合 全てのカラムに対応するデータを格納する

| user_id | user_name | tel_no      |
|---------|-----------|-------------|
| 1       | 田中        | 0311112222  |
| 2       | 鈴木        | 0571112222  |
| 10      | 伊藤        | 01011112222 |

INSERT INTO user\_table (user\_id, user\_name) VALUES (20, '高橋');

テーブル名の後にカラムを指定した場合 VALUES節には対応するデータのみ

| user_id | user_name | tel_no     |
|---------|-----------|------------|
| 1       | 田中        | 0311112222 |
| 2       | 鈴木        | 0571112222 |
| 20      | 高橋        |            |





# ■■ データ操作言語(DML・基礎)

### UPDATE文

UPDATE user table SET tel\_no = '111122223' WHERE user\_id = 10;

WHERE節で条件を指定しない場合は 変更するカラムを全件更新するので注意

| user_id | user_name | tel_no     |
|---------|-----------|------------|
| 1       | 田中        | 0311112222 |
| 2       | 鈴木        | 0571112222 |
| 10      | 伊藤        | 111122223  |

### DELETE文

DELETE FROM user\_table WHERE user\_id = 10;

WHERE節で条件を指定しない場合は 全件を削除するので注意が必要

| user_id | user_name | tel_no     |
|---------|-----------|------------|
| 1       | 田中        | 0311112222 |
| 2       | 鈴木        | 0571112222 |
| 10      | 伊藤        | 11112222   |



# 上 比較演算子

SELECTやUPDATE、DELETEではWHERE句を指定することができます。

これは条件を指定することで、対象となるレコードを絞り込むために使用 しますが、その条件指定には比較演算子が使用されます。

| 演算子              | 説明        | 例                         |
|------------------|-----------|---------------------------|
| A = x            | Aとxは等しい   | user_no = 10001           |
| A != x<br>A <> x | Aとxは等しくない | user_no <> 10010          |
| A > x            | Aはxより大きい  | user_no > 10002           |
| A < x            | Aはxより小さい  | user_no < 10010           |
| A >= x           | Aはx以上     | user_no >= 10001          |
| A <= x           | Aはx以下     | user_no <= 10004          |
| A in (x, y)      | Aがxかyである  | user_no in (10001, 10004) |
| A is null        | Aがnullである | user_no is null           |





# 論理演算子

論理演算子は、複数の条件を付与するときに使用する演算子です。

例えば、連絡先が【0311112222】である【田中】という2つの条件を組み合わせて 絞り込みを行いたい時に使用されます。

A(上記で言う連絡先=0311112222の部分)とB(上記で言う名前=田中)の2つの 条件がありますが、【A且つB】なのか【AまたはB】なのかは非常に重要な部分に あたるのでしっかり覚えておきましょう。

| 演算子         | 説明    | 例  |
|-------------|-------|--|
| 条件A AND 条件B | A且つB  | user_name = '田中' <mark>AND</mark><br>tel_no = '0311112222' |
| 条件A OR 条件B  | AまたはB | user_name = '田中' <mark>OR</mark><br>tel_no = '0571112222'  |



# ■■制約とは

制約とは、テーブルに格納するデータを制限する方法です。

データ型によって整数であるか、文字列であるかといったデータの種類を限定す ることはできますが、それでは正数のデータのみを受け付ける とか、同じデータが重複してはいけないとかといった制限を行うことが できません。

制約はこのような制限を列やテーブルに対して定義することができます。

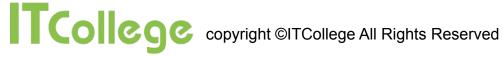
制約に違反するデータを格納しようとすると制約違反のエラーが発生 します。





## 制約一覧

| 制約名                   | 解説  |
|-----------------------|---|
| NOT NULL              | NOT NULL制約は、単一の列に対して定義されるルールで、この列の NULL値(値がない)の入力を禁止するという制約です。即ち、テーブルのすべての行で必ずその列にNULL以外の値が格納されるように制限する制約です。  |
| 一意性<br>(UNIQUE)       | 一意性制約は、列、または複数の列の組み合わせに対して定義されるルールで、<br>それらの列で値が一意 (ユニーク)であるデータに限りデータの挿入・更新を許可する<br>制約です。ユニークキーとも呼ばれます。   |
| 主キー<br>(PRIMARY KEY)  | 主キー制約は、列、または複数の列の組み合わせに対して定義されるルールで、表の中の行を一意(ユニーク)に識別するための制約です。一意性制約と違って、主キーは1つのテーブルに1つしか設定出来ません。また主キー制約は、一意性制約に NOT NULL制約が加わったものとして見ることができます (つまり定義された列、または複数の列は重複が許されず NULLも許されない)。  |
| 外部キー<br>(FOREIGN KEY) | 外部キー制約は、テーブルとテーブルの間をテーブル内の列(または列の組み合わせ)で、参照という関連付けを定義するルールといいます。外部キー制約はテーブル同士の関連付けを行い、子テーブルは親テーブルを参照し、子テーブルの参照列を外部キーを呼びます。親テーブルと子テーブルの間でデータの整合性を保ちます。子テーブルに入力される値は親テーブルに存在する値か NULLでなければなりません。参照整合性制約やREFERENCE KEYなどとも呼ばれます。 |
| チェック<br>(CHECK)       | チェック制約は、入力条件を定義した制約で、列に条件を満たす値のみ入力が許可されます。  |





## 制約の設定

### 使用頻度が高いNOT NULLと主キー

制約の中でも特に使用頻度が高いものがNOT NULL制約と主キー制約です。それぞれ、テーブル作成時に設定します。

右のSQLが制約を設定している例になります。

PRIMARY KEYが主キ一設定している部分です。

右下は複数のカラムが主キーになる 場合に使われる形になります。

もちろん、NOT NULLや主キー以外の制 約もありますし、一意性や外部キーも使 用頻度は決して低くありません。

他の制約に関しては公式リファレンスを 参考にしてみましょう。

### カラム定義に設定する方法

#### テーブル定義に設定する方法



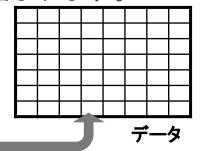


### ● 正規化

正規化とは、データベース内の データを構築する処理のことです。

正規化には、データを保護しながらデータベースをより柔軟にするよう設計された規則に従い、冗長性の除去及び、矛盾する従属関係を除去することによってテーブルを作成する作業、及びテーブル間のリレーションシップを確立する作業が含まれます。





### 1. 第一正規形

重複するデータを排除する操作のこと

### 2. 第二正規形

部分関数従属する項目を分離すること

### 3. 第三正規形

推移関数従属する項目を分離すること

### 4. その他の正規形

ボイスコッド正規形や第四~六正規形などが存在していますが、第三正規形までで十分なことが多いです。

業務においてもそこまで気にする必要は ありません。



### 伝票や管理票のような必要情報のまとまり

| 小テスト          | 時間  | 教室 | 講師   | 受講生   | 会社名       | メールアドレス        | 回数 | 受験日  | 点数 |
|---------------|-----|----|------|-------|-----------|----------------|----|------|----|
|               |     |    |      |       | 1157 /    |                | 1  | 4/20 | 7  |
| 生儿体几样士士       | 20  | _  | ulum | 四四人即) | 山田太郎 リゾーム | yamada@hoge.jp | 2  | 4/20 | 8  |
| 制御構文          | 30  | Α  | 山田   | 鈴木一郎  | Kaisya    | suzuki@hoge.jp | 1  | 4/20 | 5  |
|               |     |    |      | 佐藤ハナコ | Rhizome   | sato@hoge.jp   | 1  | 4/21 | 2  |
| メソッド          | 15  | Α  | 山田   | 鈴木一郎  | Kaisya    | suzuki@hoge.jp | 1  | 4/25 | 5  |
| <b>無つ 左</b> は | 4.5 | Ь  | 鈴木   | 高橋三郎  | ABC       | taka@hoge.jp   | 1  | 4/25 | 3  |
| 配列            | 15  | В  | 鈴木   | 田中次郎  | ABC       | tana@hoge.jp   | 1  | 4/25 | 4  |

上記のようなデータを非正規形と言います。

今回の例はテスト管理になりますが、伝票や評価表と言ったもので表現 されるものですね。

実際の業務においても、伝票や管理票といったデータを扱いますが、 テーブルでデータを扱いにくい形になっているため、これを分解して います。





### 繰返し項目をなくしてフラットに

| <u>小テスト</u> | 時間 | 教室 | 講師 | <u>受講生</u> | 会社名     | メールアドレス        | 回数 | 受験日  | 点数 |
|-------------|----|----|----|------------|---------|----------------|----|------|----|
| 制御構文        | 30 | Α  | 山田 | 山田太郎       | リゾーム    | yamada@hoge.jp | 1  | 4/20 | 7  |
| 制御構文        | 30 | Α  | 山田 | 山田太郎       | リゾーム    | yamada@hoge.jp | 2  | 4/20 | 8  |
| 制御構文        | 30 | Α  | 山田 | 鈴木一郎       | Kaisya  | suzuki@hoge.jp | 1  | 4/20 | 5  |
| 制御構文        | 30 | Α  | 山田 | 佐藤ハナコ      | Rhizome | sato@hoge.jp   | 1  | 4/21 | 2  |
| メソッド        | 15 | Α  | 山田 | 鈴木一郎       | Kaisya  | suzuki@hoge.jp | 1  | 4/25 | 5  |
| 配列          | 15 | В  | 鈴木 | 高橋三郎       | ABC     | taka@hoge.jp   | 1  | 4/25 | 3  |
| 配列          | 15 | В  | 鈴木 | 田中次郎       | ABC     | tana@hoge.jp   | 1  | 4/25 | 4  |

第一正規形は、各データを1レコードとしてテーブルに格納していく形になりま す。

繰返しになっている情報を排除し、一番細かい単位にレコード化して フラットにします。

また、レコードとして一意に識別できるよう主キーを設定します。 主キーとなっているものは、上記例の赤下線の項目になります。





項目ごとの関係性を知るところがスタート

現状のテーブルに存在している項目の関係性を考えてみましょう。

各項目がどの項目と関係があるのか、依存しているのかを見てみましょう。

- (1){小テスト=制御構文}であった場合、
- ②{時間=30·教室=A·担当=山田}ということが分かります。

このように、【①がわかれば②が決定する(①→②)】という関係を

【関数従属】と言います。







# ■■第二正規形

### 部分関数従属の項目を分離する

| <u>小テスト</u> | 時間 | 教室 | 講師 |
|-------------|----|----|----|
| 制御構文        | 30 | Α  | 山田 |
| メソッド        | 15 | Α  | 山田 |
| 配列          | 15 | В  | 鈴木 |

| <u>受講生</u> | 会社名     | メールアドレス        |
|------------|---------|----------------|
| 山田太郎       | リゾーム    | yamada@hoge.jp |
| 鈴木一郎       | Kaisya  | suzuki@hoge.jp |
| 佐藤ハナコ      | Rhizome | sato@hoge.jp   |
| 高橋三郎       | ABC     | taka@hoge.jp   |
| 田中次郎       | ABC     | tana@hoge.jp   |

| 小テスト | 受講生   | 回数 | 受験日  | 点数 |
|------|-------|----|------|----|
| 制御構文 | 山田太郎  | 1  | 4/20 | 7  |
| 制御構文 | 山田太郎  | 2  | 4/20 | 8  |
| 制御構文 | 鈴木一郎  | 1  | 4/20 | 5  |
| 制御構文 | 佐藤ハナコ | 1  | 4/21 | 2  |
| メソッド | 鈴木一郎  | 1  | 4/25 | 5  |
| 配列   | 高橋三郎  | 1  | 4/25 | 3  |
| 配列   | 田中次郎  | 1  | 4/25 | 4  |

第二正規形は、第一正規形から部分関数従属の項目を分離することになります。

部分関数従属とは、主キーの一部に関数従属していることで、今回は小テストに関数従 属しているものと受講生に関数従属しているものを分離して別テーブルに切り離していま す。





# ■■第三正規形

### 推移関数従属の項目を分離する

| <u>小テスト</u> | 時間 | 教室 |
|-------------|----|----|
| 制御構文        | 30 | Α  |
| メソッド        | 15 | Α  |
| 配列          | 15 | В  |

| <u>教室</u> | 講師 |
|-----------|----|
| Α         | 山田 |
| В         | 鈴木 |

| 受講生   | 会社名     | メールアドレス        |
|-------|---------|----------------|
| 山田太郎  | リゾーム    | yamada@hoge.jp |
| 鈴木一郎  | Kaisya  | suzuki@hoge.jp |
| 佐藤ハナコ | Rhizome | sato@hoge.jp   |
| 高橋三郎  | ABC     | taka@hoge.jp   |
| 田中次郎  | ABC     | tana@hoge.jp   |

| <u> 小テスト</u> | <u>受講生</u> | 回数 | 受験日  | 点数 |
|--------------|------------|----|------|----|
| 制御構文         | 山田太郎       | 1  | 4/20 | 7  |
| 制御構文         | 山田太郎       | 2  | 4/20 | 8  |
| 制御構文         | 鈴木一郎       | 1  | 4/20 | 5  |
| 制御構文         | 佐藤ハナコ      | 1  | 4/21 | 2  |
| メソッド         | 鈴木一郎       | 1  | 4/25 | 5  |
| 配列           | 高橋三郎       | 1  | 4/25 | 3  |
| 配列           | 田中次郎       | 1  | 4/25 | 4  |

第三正規形は、第二正規形から推移関数従属を分離することになります。

推移関数従属は、Aが決まればBが決まり、さらにCが決まるという関係従属の ことで、A→Bは第二正規形で整理した部分になります。

B→Cの部分は主キーでない項目に関数従属している部分にあたり、それを取り 除くことが第三正規形になるわけです。



# サロゲートキー

## 主キーを代理キー(サロゲートキー)とする

| <u>テスト№</u> | 小テスト | 時間 | 教室 |
|-------------|------|----|----|
| 1           | 制御構文 | 30 | Α  |
| 2           | メソッド | 15 | Α  |
| 3           | 配列   | 15 | В  |

| <u>教室</u> | 講師 |
|-----------|----|
| Α         | 山田 |
| В         | 鈴木 |

| <u>受講生№</u> | 受講生   | 会社名     | メールアドレス        |
|-------------|-------|---------|----------------|
| 1           | 山田太郎  | リゾーム    | yamada@hoge.jp |
| 2           | 鈴木一郎  | Kaisya  | suzuki@hoge.jp |
| 3           | 佐藤ハナコ | Rhizome | sato@hoge.jp   |
| 4           | 高橋三郎  | ABC     | taka@hoge.jp   |
| 5           | 田中次郎  | ABC     | tana@hoge.jp   |

| <u>テスト№</u> | 受講生№ | 回数 | 受験日  | 点数 |
|-------------|------|----|------|----|
| 1           | 1    | 1  | 4/20 | 7  |
| 1           | 1    | 2  | 4/20 | 8  |
| 1           | 2    | 1  | 4/20 | 5  |
| 1           | 3    | 1  | 4/21 | 2  |
| 2           | 2    | 1  | 4/25 | 5  |
| 3           | 4    | 1  | 4/25 | 3  |
| 3           | 5    | 1  | 4/25 | 4  |

複数のテーブルに分離した際に考えていくべきことが、主キーについてです。

主キーは、【不変であること】が望ましいとされています。

名前は、変わる可能性がある・同姓同名の場合一意でなくなる可能性があります。

そのため、識別用に代理の主キー(サロゲートキー)をつけることが業務ではよくありま す。





## ■■ 1対1/1対多/多対多の関係

RDBでは、通常複数のテーブルを用いてデータを整理します。

そのときのテーブル間のリレーション(関係)を見ていきましょう。

| テスト№ | 小テスト | 時間 | 教室 | テスト№ | <u>受講生№</u> | 回数 | 受験日  | J, |
|------|------|----|----|------|-------------|----|------|----|
| 1    | 制御構文 | 30 | Α  | 1    | 1           | 1  | 4/20 |    |
| 2    | メソッド | 15 | Α  | 1    | 1           | 2  | 4/20 |    |
| 3    | 配列   | 15 | В  | 1    | 2           | 1  | 4/20 |    |
|      |      |    | -  | 1    | 3           | 1  | 4/21 |    |
|      |      |    |    | 2    | 2           | 1  | 4/25 |    |
|      |      |    |    | 3    | 4           | 1  | 4/25 |    |
|      |      |    |    | 3    | 5           | 1  | 4/25 |    |

上記のような関係を、【1対多】の関係と言います。 左右のテーブルは{テスト№}カラムをキーとして繋がっています。

左テーブルが1件に対して、右側のテーブルでは複数件のレコードが存在してい ます。

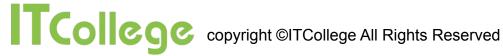




# ■ 1対1/1対多/多対多の関係

1対多の関係の他にも、テーブル間のリレーションには下記のような タイプがあります。

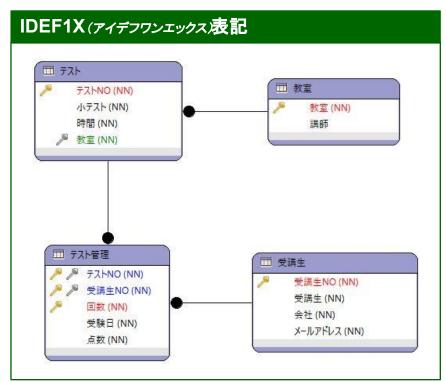
| リレーション | 説明   |
|--------|--|
| 1対多    | テーブル間のレコードが1対多で対応している。<br>通常のRDBで最も見る状態で、特に理由がなければテーブル設計時に<br>目指すべきリレーション。   |
| 1対1    | テーブル間のレコードが1対1で対応しており、同様の主キーが設定されていることが多い。<br>この場合、分割しなくても良いテーブルを分割している状態。<br>業務上仕方がない場合や、パフォーマンスの関係でこのリレーションになることはあるが、特に理由がなければ避けるべき状態。 |
| 多対多    | テーブル間のレコードが多対多で対応している。<br>RDBMSによっては、コレクション型や配列型で表現されたりもするが、通常は中間テーブルを定義し、1対多のリレーションを複数用意することで、このリレーションにならないよう注意する。                      |

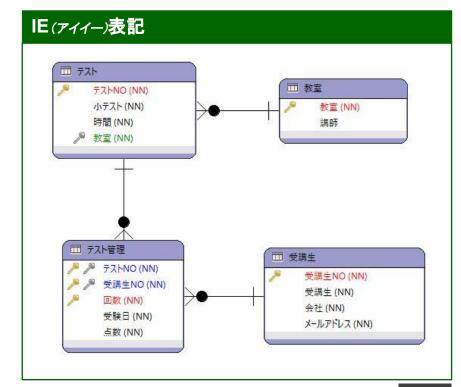


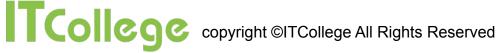


ER図(Entity-Relationship Diaglam、ERD)とはデータ項目の集まりであるエン ティティ(テーブル)と、エンティティ同士の繋がりである リレーションシップを表したものです。

表記方法はいくつかありますが、1対多などのリレーションがわかり やすく、業務においてもよく扱われるテーブルの設計図になります。









テーブル間のリレーションは線で表現されますが、表記によって表現が 異なるため注意が必要です。

| リレーション   | IDEF1X表記 | IE表記  |
|----------|----------|-------|
| 1対多      | A B      | A     |
| 1対多(0含む) | A        | A - B |
| 1対1      | A B      | A + B |
| 1対0~1    | A B      | A + B |

他にも表記方法はありますが、現在上記に挙げた2種類の方法が多く、 業務でも多く見かけます。





# -- マスタとトランザクション

テーブル間の関係や正規化によって複数のテーブルを使ってデータを整理し ますが、マスタデータとトランザクションデータという概念を知っておきましょ

### マスタデータ

- 業務を行う上で基礎情報となるデータのこと。 また、それらを集約したファイルやデータベースのテーブルなどを マスタと呼び、固定的なデータと認識されていることも多いが、 あくまで基礎情報という点に注意。
  - 例) 企業マスタ、顧客マスタ、テストマスタ など

### トランザクションデータ

- 企業の情報システムなどが扱うデータの種類の一つで、業務に伴って発生 した出来事の詳細を記録したデータのこと。 流動的なデータとして認識されていることが多く、履歴や記録データをトラン ザクションとして扱う。



試験結果データ、伝票データ、購入履歴データ など



## • 以下テーブルを作成

| <u>テスト№</u> | 小テスト | 時間 | 教室 |
|-------------|------|----|----|
| 1           | 制御構文 | 30 | Α  |
| 2           | メソッド | 15 | Α  |
| 3           | 配列   | 15 | В  |

| <u>教室</u> | 講師 |
|-----------|----|
| Α         | 山田 |
| В         | 鈴木 |

| <u>受講生№</u> | 受講生   | 会社名     | メールアドレス        |
|-------------|-------|---------|----------------|
| 1           | 山田太郎  | リゾーム    | yamada@hoge.jp |
| 2           | 鈴木一郎  | Kaisya  | suzuki@hoge.jp |
| 3           | 佐藤ハナコ | Rhizome | sato@hoge.jp   |
| 4           | 高橋三郎  | ABC     | taka@hoge.jp   |
| 5           | 田中次郎  | ABC     | tana@hoge.jp   |

| <u>テスト№</u> | <u>受講生№</u> | 回数 | 受験日  | 点数 |
|-------------|-------------|----|------|----|
| 1           | 1           | 1  | 4/20 | 7  |
| 1           | 1           | 2  | 4/20 | 8  |
| 1           | 2           | 1  | 4/20 | 5  |
| 1           | 3           | 1  | 4/21 | 2  |
| 2           | 2           | 1  | 4/25 | 5  |
| 3           | 4           | 1  | 4/25 | 3  |
| 3           | 5           | 1  | 4/25 | 4  |

正規化を行うと、データの不整合が起きにくくなりますが、ほしい情報を得るため には、多くのテーブルを見なければならず、複雑さも増して いきます。

データを検索するにしても、何回もSQLを実行しなければいけません。

例えば、【鈴木一郎】が【どの単元のテスト】で【何点取ったか】を 知りたい場合は、以下の手順を踏まなければなりません。

- 受講生名=鈴木一郎で受講生№を取得する
- 2 取得した受講生№でテスト名とテスト№を取得する
- 取得した受講生Nºで受験日と点数を取得する

上記のように、複数の手順が必要になります。

DBへのアクセスが増えれば、その分パフォーマンスも落ちてしまうため、アクセス を最小限に抑えるため、テーブル結合という手法を用います。



テーブル結合は、複数のテーブルを繋げてあたかも1つのテーブルであるかのよ うに振る舞うことができます。

リレーションシップ (関連付け)をもとに、項目同士を連結させ関連 データを複数テーブルから取得するときに扱われます。

#### テーブル結合の書式

SELECT

テーブル名, 列名「, テーブル名, 列名……, ]

FROM

テーブル名 INNER JOIN テーブル名 ON テーブル名, 列名 = テーブル名, 列名

結合時は、列名に対してどのテーブルに存在しているかの明示的な指定が必要 になります。

これは、同じ列名が結合した複数のテーブルに存在していたときに、 どちらのテーブルから取得すれば良いのか、SQLでは判断できないため です。



では、実際にどのようなSQLになるかを見てみましょう。

#### 鈴木一郎が受験したテストの一覧を表示する **SELECT** 受講生. 受講生 抽出したい項目(列名)を記述 ,受講生.会社 テーブル名を付与することを忘れずに! , テスト, 小テスト ,テスト管理.回数 . テスト管理. 受験日 INNER JOINの後に結合したいテーブル名、ON ,テスト管理,点数 FROM の後ろに結合に使う列を記述します テスト INNER JOIN テスト管理 **ON** テスト.テストNO = テスト管理.テストNO INNER JOIN 受講生 **ON** テスト管理. 受講生NO = 受講生. 受講生NO WHERE INNER JOINは複数書いてもOK 受講生. 受講生 = '鈴木一郎':

複数のテーブルを繋げて検索することで、複数回実行しなければならなかった SQLが1回の実行で情報を取得することができるようになります。

結合に使用する項目をER図や関連を見て決めることが大切です。



今回の例では、INNER JOINという結合を行っています。

内部結合と呼ばれる結合方法で、他に外部結合と呼ばれる結合方法も存在しています。

#### 外部結合の書式

**SELECT** 

テーブル名. 列名[, テーブル名. 列名……]

**FROM** 

テーブル名 LEFT [OUTER] JOIN テーブル名 ON テーブル名. 列名 = テーブル名. 列名

-- OUTERは省略可能です

左外部結合と呼ばれる方法で、左側のテーブルをベースとして検索し、 結合した右側のデータは、左側と一致するもののみ表示されるという特性 を持っています。

INNER JOINとLEFT OUTER JOINは、業務での使用頻度も非常に高いです。

RIGHT OUTER JOINというものも存在していますが、あまり見かける機会はありません。





## **サブクエリ(副問合せ)**

サブクエリという手法も学んでおきましょう。

SQLの中にSELECT文を入れるという手法で、SELECT文を実行した結果を SQLに利用するという形になります。

結合、サブクエリとどちらも使用頻度の高い手法となっています。

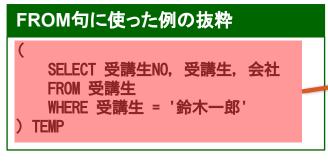
#### WHERE句に使った例 **SELECT** 受講生, 受講生 . 受講生. 会社 ,テスト,小テスト ,テスト管理,回数 ,テスト管理,受験日 ,テスト管理,点数 FROM テスト INNER JOIN テスト管理 ON テスト、テストNO = テスト管理、テストNO INNER JOIN 受講生 ON テスト管理. 受講生NO = 受講生. 受講生NO WHERE テスト管理. 受講生NO IN ( SELECT 受講生NO FROM 受講生 WHERE 受講生 = '鈴木一郎' **)**;

#### FROM句に使った例 **SELECT** TEMP. 受講生 , TEMP. 会社 ,テスト,小テスト , テスト管理. 回数 , テスト管理. 受験日 ,テスト管理,点数 FROM テスト INNER JOIN テスト管理 ON テスト、テストNO = テスト管理、テストNO INNER JOIN ( SELECT 受講生NO, 受講生, 会社 FROM 受講生 WHERE 受講生 = '鈴木一郎' ) TEMP ON テスト管理. 受講生NO = TEMP. 受講生NO:



## ■■ エイリアス(別名)

サブクエリにも使われていましたが、SQLではエイリアスという手法を使って、そ のSQL内でのみ扱える別名をつけることができます。



|   | TEMP  |      |        |  |  |
|---|-------|------|--------|--|--|
| - | 受講生NO | 受講生  | 会社     |  |  |
|   | 2     | 鈴木一郎 | Kaisya |  |  |

取得結果を【TEMP】というテーブルとして扱う

上記のような形になり、TEMPテーブルという名前を付けてSQLを実行 しています。

エイリアスはサブクエリに限った話ではなく、実在するテーブルそのものに対して 別名を定義することも可能です。

SELECT

## テスト=A テスト管理 =B 受講生 = C とそれぞれのテーブル名に 別名をつけて扱っているSQL

#### エイリアスを使った例

#### **C**. 受講生 , <mark>A</mark>. 小テスト , B. 回数 FROM テスト A INNER JOIN テスト管理 B ON A. FX + NO = B. FX + NOINNER JOIN 受講生 C ON B. 受講生NO = C. 受講生NO



ソートというのは、並び替えのことです。

SELECT文を用いてテーブルのデータを検索する際、テストの点数順で 並べたり日付順に並べたりといった並び順を指定することができます。

ORDER BYという命令を使用して、任意のカラムで並び順を指定します。

右の図のように、

【ORDER BY カラム名】

を指定することによって、並び順を指定 します。

ORDER BYで指定するカラムは複数 指定も可能です。

カンマ区切りで指定すると、上から優先 して並び順を指定する形になります。





値の小さい順に並べることを【昇順】、大きい順に並べることを【降順】と言いま す。



# - グルーピング

グルーピングとは、SELECTで検索したデータを指定のカラムでまとめることで す。

指定カラムの値が同じものを1レコードとして取り出すことができます。

グルーピングには、GROUP BYというキーワードを使用します。

右の図のように、GROUP BYを 使用することによって、 指定された受験日カラムに登録さ れている値をまとめて表示 しています。

GROUP BYも複数のカラムを組 み合わせることが可能です。

その場合は、カラム名をカンマ区 切りで記述します。



| 受験日  |
|------|
| 4/20 |
| 4/20 |
| 4/20 |
| 4/21 |
| 4/25 |
| 4/25 |
| 4/25 |

### グルーピングのSQL SELECT 受験日 FROM テスト管理 **GROUP BY** 受験日







集約関数は、複数のレコードから計算した結果を表示するSQLです。

データの件数、合計値、平均値、最大値などが計算結果にあたります。

### 一番高い点数を取得する

SFI FCT

MAX(点数)

FROM

テスト管理

テスト管理テーブルに登録されているデータから、最も高 い点数を表示するSQL

上記の例は、MAX(カラム名)を指定することによって、カラムの中で 最も大きい値を取得しています。

他にも多くの集約関数があり、取得したい計算結果によって使い分け ます。





### 集約関数の一覧(一部)

| Nº | 集約関数    | 説明                 |
|----|---------|--------------------|
| 1  | AVG()   | 平均値を取得します。         |
| 2  | COUNT() | レコード件数を取得します。      |
| 3  | MAX()   | 最大値を取得します。         |
| 4  | MIN()   | ーーーー<br>最小値を取得します。 |
| 5  | SUM()   | 合計値を取得します。         |

上記にある一覧は、MySQLで使われる集約関数の一部です。

使用頻度が高く、業務でもよく使われるものになっていますので覚えて おきましょう。

下記のURLは、MySQLの集約関数の公式ドキュメントです。 https://dev.mysql.com/doc/refman/5.6/ja/group-by-functions.html

バージョンが5.6となっていますが、日本語版のドキュメントは5.6以降提供していない X ようです





# ■■ 集約関数とグルーピング

集約関数は、GROUP BYと組み合わせて使用することが多いです。

例えば、【制御構文テストの平均点を知りたい】など、特定の範囲内で 計算を行い、その結果を表示することができます。

右のSQL例がGROUP BY と集約関数を組み合わせた 形になります。

WHERE句を外せば、制御 構文に限らず各テストと平 均点が表示される結果にな ります。

### 制御構文テストの平均点

#### SELECT

T. 小テスト

.AVG(TM. 点数)

#### FROM

テスト T INNER JOIN テスト管理 TM ON T. テストNO = TM. テストNO

#### WHFRF

T. 小テスト = '制御構文'

#### **GROUP BY**

T. 小テスト



# ■■あいまい検索

あいまい検索とは、検索条件が完全一致していない場合でも、一定の ルールに基いて抽出することです。

SQLでは、LIKE演算子とワイルドカード文字を使用することによって、 条件が部分一致するようなレコードを抽出することが可能です。

右のSQL例がLIKEで検索を 行った例になります。

比較演算子の部分にLIKEを記述し、 検索条件には【%】というワイルドカー ド文字を加えた 文字列が指定されています。

このSQLを実行すると、小テストカラ ムの値に、'構文'が含まれていれば 検索対象になります。

### LIKE+ワイルドカードを利用したSQL

SFI FCT

\*

**FROM** 

テスト

WHERE

小テスト LIKE '%構文%'

【%】は任意の文字列を表しており、0文字以上となっています。

上記の例の場合「(0文字以上のなにか)構文(0文字以上のなにか)」で判定を行っ ているため、「構文」という文字がどこかにあれば検索対象になります。



# **ロイルドカード**

● ワイルドカードの種類

| 文字               | 説明                       |  |
|------------------|--------------------------|--|
| <b>%</b> (パーセント) | 0 個の文字も含めて、任意の数の文字に一致します |  |
| _(アンダースコア)       | 正確に1つの文字に一致します           |  |

ワイルドカードは上記の2種類です。

このワイルドカードを使って、

- 部分一致(文中のどこか(先頭・最後尾含む)に一致していれば良い)
- 前方一致(先頭のみ一致していれば良い)
- 後方一致(最後尾のみ一致してれば良い)

とういう検索条件の指定が可能になります。

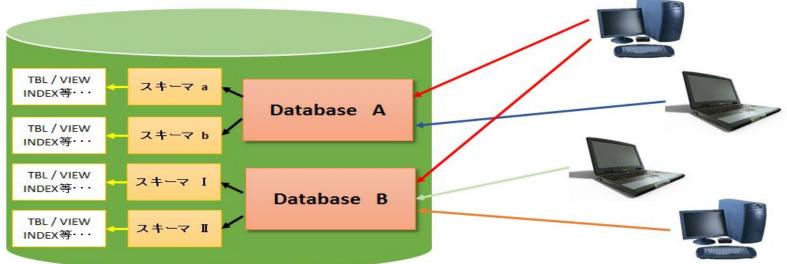


# -- スキーマ

データベース上のオブジェクトを格納する名前空間のようなものです。

概念として、データベースインスタンス>スキーマ>テーブル、 インデックス(等のオブジェクト)というような関係性があります。 データベースを定義するということは、すなわちスキーマを定義することであり、 データベースでいう設計図の役割を担っています。

ユーザはスキーマを扱う人の事であり、スキーマに対してのアクセスや 権限を持つことによって、より詳細に役割や制限を設けることができる ようになります。





# 3層スキーマ

3層スキーマ構造とは、データベースの構造・形式(スキーマ)を3つの階層に分けてそれぞれ定義する方式で、現在ほとんどのDBMS製品で取り入れられています。

3つの層に分けてデータベースを定義することのメリットは、データの本質的な構造を概念スキーマで定義することで、ユーザ視点やデータベースの実装が変わっても、他に影響が無いデータベースを作ることができることです。

- 概念スキーマ(conceptual schema) データベースの全体基本構造を表現したものです。 RDBでは正規化されたテーブルに相当します。
- 内部スキーマ(physical schema) データベースを格納するストレージ(補助記憶装置)やデータファイル上でのデータの配置や 格納方法を定義したものです。 ストレージにデータがどのように格納されているかといった具体的な部分は考慮していませんが、個別 のデータベース製品におけるデータ格納は具体的に定義します。
- **外部スキーマ(external schema)** ユーザやアプリケーションの立場からデータ構造やデータの関係を表現したものです。 RDBではビュー に該当します。複数の外部スキーマが定義されることになっても、概念スキーマには影響を与えない データ構造となっていることを論理データ独立性といいます。



# - インデックス管理

インデックス管理はDBMSが持つ機能の一つで、検索を高速化する機能のこと です。

インデックス(Index)とは索引のことで、データベースは膨大な量のデータを管理 しますが、単純に検索を行うと時間がかかりすぎるため、 あらかじめ小さな索引を作っておき、そこから検索を行うようにします。それに よって膨大なデータを早く検索することができます。

### パフォーマンス向上

表の条件に使用される列に対して、インデックスを作成するとパフォーマンスが向上します。 値の分布が大きな列に対してインデックスを作成するとパフォーマンスが向上します。 値の分布が大きいとは異なる値が多いということです。

#### パフォーマンス低下

値の分布が小さな列に対して、インデックスを作成するとパフォーマンスが低下します。 テーブルを更新すると、インデックスも更新されます。 テーブルが頻繁に更新されるような場合に、インデックスを利用するとパフォーマンスは低下 します。

#### その他

インデックスは表のデータとは別の領域に保存されるので、データベース設計時には インデックスの領域も見込まなければなりません。



# **エーストアドプロシージャ**

SQLの問い合わせをサーバに持たせる技術をストアドプロシージャと いいます。

クライアントサーバシステムにおいては、クライアントからDBに対して問い合わ せ(SQL文の実行)が頻繁に行われると、ネットワークに負担がかかります。

これを軽減するのがストアドプロシージャです。

ストアドプロシージャはデータベース管理システムにある機能で、DBに対する一 連の処理をまとめた手続きにして、リレーショナルデータベース管理システムに 保存(永続化)したものです。

クライアントから引数を渡してそれに基づいて処理を行なったり、 クライアントに処理結果を返したりすることもできます。

DB内部に保存してあるため、直接DB内で処理を行うことが可能で、処理速度も あがります。

システム構築を行う上では非常に重宝されます。



## **エーストアドプロシージャ**

ストアドプロシージャを使用するメリット

#### メリット

ひとつの要求で複数のSQL文を実行できる(ネットワークに対する負荷を軽減 できる。

あらかじめ構文解析や内部中間コードへの変換をすませるため、処理時間が軽減され る。

トリガ(イベントに反応して自動的に実行される操作)と組み合わせることで、複雑なルー ルによるデータの参照整合性保持が可能になる。

ストアドプロシージャを多用することによるデメリット

#### デメリット

DB製品ごとに、記述する構文の規約がSQL/PSM規格との互換性が低いため、コード 資産としての再利用性が悪い(各DBMSごとに書き方が異なる)。

ビジネスロジックの一部として利用する場合、業務の仕様変更に際して、外部のアプリ ケーションとともにストアドプロシージャの定義を変更する必要がある ため、余計な手間や変更ミスによる障害を発生させる可能性がある。

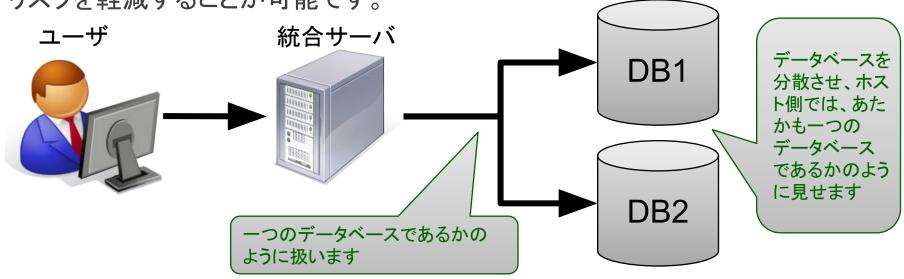


# - 分散データベース

ネットワークに接続した複数のコンピュータが持っている複数のDBを、あたかも 「単一のDB」であるかのように見せる技術です。

実際のDBは分散していますが、1台のコンピュータで集中管理している ように利用できます。物理的には分散、論理的には集中という利用方法 です。

膨大な量の情報を1ヵ所に集中している場合、安全面や性能面での問題が生じ る可能性がありますが、分散データベースでは、それらの問題への リスクを軽減することが可能です。



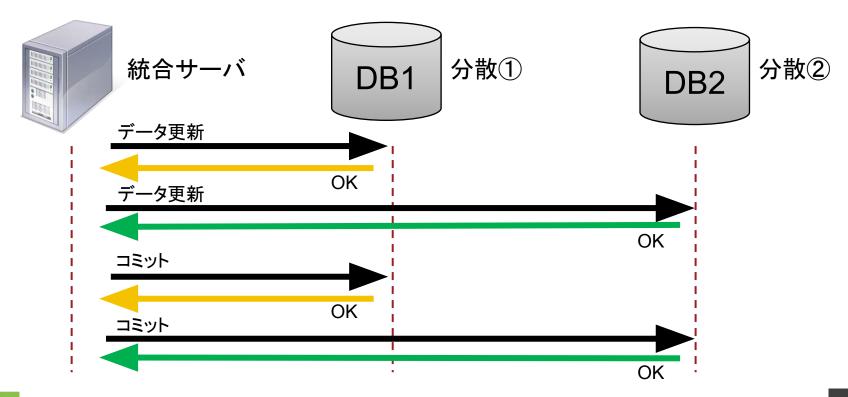


# 2相コミット

分散データベースはデータが分散しているため整合性に注意が必要です。

一つのサイトだけ更新され、別のサイトが更新されないことがあると、データの整 合性が取れなくなってしまうのです。

データを操作する際に使われている方法が2相コミットです。



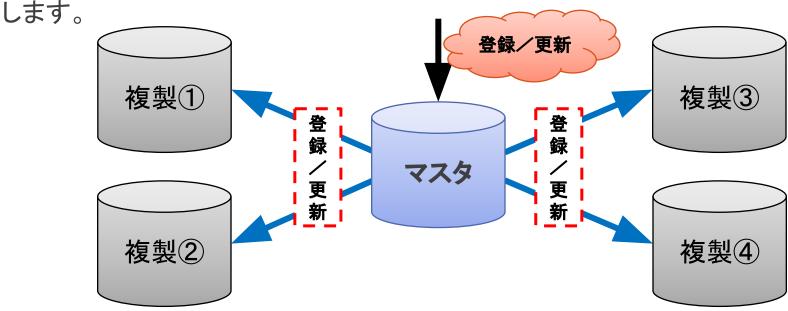


# -- レプリケーション

レプリケーションは、DBMSが持つ機能の一つで、あるデータベースと 全く同じ内容の複製(レプリカ)を別のコンピュータ上に作成し、常に 内容を同期させる機能です。

負荷分散や耐障害性の向上などを目的に行われる機能です。

マスターデータベースとレプリカは通信ネットワークなどを通じて互いにデータを 交換しあい、常に内容が一致するようにできている為、一か所でデータを更新す ると、マスターとすべてのレプリカに更新内容が伝播





## -- トランザクション制御

ユーザによる検索や更新等の一続きの手続きをトランザクションと いいます。

データベースは複数のユーザがデータを共有して同時に操作を行うことを前提と しています。

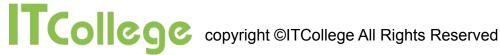
DBMSには、そのトランザクションを制御する機能がついており、2つのトランザ クションが並行して行われるとき、データの矛盾が起こることを防ぐため、データ の更新中はアクセス制限(ロック)をかけて、別の トランザクションが更新できないようにします。

#### 占有ロック

データベースを更新する際にかけるロックです。 他のユーザはロックをかけたり、データを参照したり、更新したりすることは できません。

#### 共有ロック

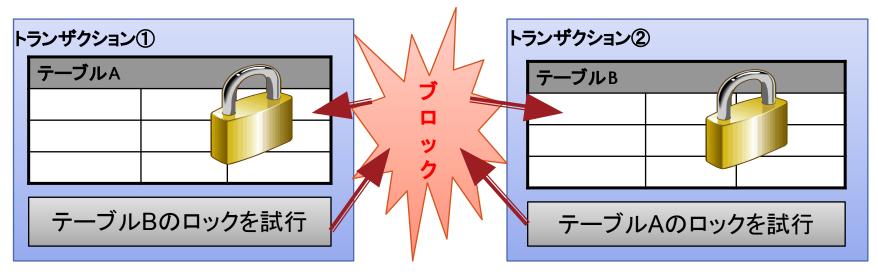
データを参照する際にかけるロックです。 他のユーザは共有ロックをかけたり、データを参照したりすることができます。 ただし、占有ロックをかけたり、データを更新することはできません。



# -- デッドロック

ロックを使う場合には、お互いにロック解除待ちを行うことで、処理が 進まなくなるデッドロックが起こる可能性があります。

ロックを使う場合には、デッドロックを避ける処理も必要となります。



- テーブルAの更新が完了
- テーブルBの更新を行う為、ロックを実行
- ロック中の為、テーブルAのロックを保持

- テーブルBの更新が完了
- テーブルAの更新を行う為、ロックを実行
- ロック中の為、テーブルBのロックを保持





## **達害管理とバックアップ**

ハードディスクの故障や停電等の障害によって、データベースに不整合が起こる 場合があります。

DBMSはこうした障害に備えて、一定期間ごとにバックアップをとる機能を備えて います。

また、更新の際にログと呼ばれる記録を取っています。

ログには更新前と更新後の値を記録します。障害が発生した場合には、 ログを利用して障害回復を行います。

通常の業務においては長いスパン(1週間に一度程度)で全バックアップを行 い、短いスパン(毎日)で差分バックアップを行うことで、日々の 障害に対応しています





### 障害管理とバックアップ

#### 全バックアップ

全データを別の媒体に作成し、作業データと全く同じ状態を保持しておきます。

全データをバックアップするため、データのバックアップ時間が長くなりますが、復旧の際にはそのままデータの移植を行えばいいため、短時間で復旧が可能です。

#### 差分バックアップ

バックアップファイルを作成するとき、効率的な方法として、定期的にファイル全体のバックアップファイルを新しい媒体に作成し、毎日変更のあった部分のデータだけを別の媒体に作成する方法です。

バックアップの時間が短くて済みますが、復旧には全バックアップのデータを移植した後、さらに差分バックアップを反映させる必要があるため、復旧時間が長くなります。

| 日  | 月  | 火  | 水  | 木  | 金  | 土  | 日  | 月  | 火  | ••• | 日  |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|-----|----|
| フル | 差分 | 増分 | 増分 | 差分 | 増分 | 増分 | フル | 差分 | 増分 |     | フル |





### ■■ 障害管理とバックアップ

#### ロールフォワード

更新後にログを使って障害直前の状態にまで復旧させる処理です。 障害発生時までに手続きが完了しているトランザクションには、 ロールフォワードを行います。 物理的障害の対応に用いられます。

バックアップ復元後にバックアップ取得時点から最新のデータまで、ジャーナ ルファイルを使用して復旧する作業です。

#### ロールバック

更新前のログを使い、トランザクション開始直前の状態にまでデータを復旧さ せる処理です。

障害発生時までに完了していないトランザクションにはロールバックを行い、 トランザクション開始前の状態に戻します。

論理的障害の対応に用いられます。





## == ジャーナルファイル

#### ジャーナルファイル(ログファイル)

ロールフォワードやロールバックに使用される更新記録を残した ファイルをジャーナルファイル又はログファイルといいます。 ログファイルは、「更新前情報」、「処理内容情報」及び「更新後 情報」があり、処理前のデータベースの内容を更新前情報に記録し、更新し た後のデータベースの内容を更新後情報に記録します。

近年では、WindowsやMacなどのOSファイルシステムもジャーナルファイル を取り入れており、実データとメタデータの不整合をなくすような仕組みに なっています。

このジャーナルを用いた、ファイル管理を行っているシステムはジャーナル ファイルシステムと呼ばれています。





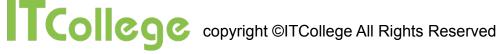
## 参考資料·DDL文

#### CREATE (DATABASE) 文

| 書式 | CREATE DATABASE database_name database_definition;   |  |  |  |  |
|----|--|--|--|--|--|
| 引数 | database_name ー データベース名<br>database_definition ー 作成するデータベースの内容   |  |  |  |  |
| 解説 | CREATE DATABASE文を実行すると、汎用的なデータベースが作成される。 CREATE DATABASEに続いて、作成するデータベース名 (database_name)を記述する。 作成するデータベースの定義内容は、使用する文字、言語や制御ファイルの定義、 ログファイルの定義、アーカイブの指定、データファイルの定義、表領域などがある。 |  |  |  |  |

#### CREATE (TABLE) 文

| 書式 | CREATE TABLE table_name [(column_definition [,column_definition])];                              |  |  |  |
|----|--|--|--|--|
| 引数 | table_name — テーブル名<br>column_definition — 列定義  |  |  |  |
| 解説 | CREATE TABLE文を実行すると、テーブルが作成される。<br>CREATE TABLEに続けて、テーブル名 (tabel_name)を、カッコ内に列名、型、制約などを<br>記述する。 |  |  |  |





### 参考資料·DDL文

#### **ALTER TABLE文**

書式 ALTER TABLE table\_name ADD column\_definition ALTER TABLE table name ADD CONSTRAINT constraint definition ALTER TABLE table\_name DROP column\_name ALTER TABLE table\_name DROP CONSTRAINT constraint name 引数 table\_name 一 表名 column\_definition — 列定義 一 列名 column name constraint\_definition — 制約定義 解説 列の定義を変更する。 変更方法はおもにADD. DROPの2つに分けられる。 ALTER TABLEに続き、表名を記述する。 ADDに続き列定義(column name)を記述し、追加または修正する列定義を指定する。列定義は 列名とデータ型を1つ以上指定可能である。 複数の列を追加する場合は括弧でくくる。 また、CONSTRAINTにより制約を追加、修正することもできる。 DROPに続き列名(column name)を記述し、列を削除する。 列名は1つ以上指定可能であるが、複数の場合は括弧でくくる。 CONSTRAINTにより制約の削除 も可能である。





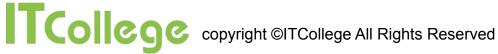
### 参考資料-DDL文

#### DROP TABLE文

| 書式 | DROP TABLE table_name [CASCADE];  |
|----|---|
| 引数 | table_name — 表名   |
| 解説 | 表と表に含まれるすべてのデータをデータベースから削除する。<br>DROP TABLE に続けて、テーブル名 (table_name) を記述する。<br>CASCADE を指定した場合は、主キーや一意キーを参照しているすべての参照整合性<br>制約を削除する。<br>* DROP TABLE文はロールバックできないので、注意が必要である。 |

各SQLの詳細な構文については公式のリファレンスを参照してください。

https://dev.mysql.com/doc/refman/5.6/ja/





## 参考資料-DML応用

#### SQLキーワード一覧(よく使うもの)

| キーワード    | 概要                             | 使用例   |
|----------|--------------------------------|---|
| WHERE    | 欲しい情報の条件を指定する                  | SELECT * FROM usertable WHERE userid = 111;                               |
| AND/OR   | 条件を複数指定する場合に使用する               | SELECT * FROM usertable WHERE userid = 111<br>AND(OR) username = 'alice'; |
| LIKE     | 抽出条件に部分一致や前方一致を行いたい場合に<br>使用する | SELECT * FROM usertable WHERE username LIKE ' %c%';                       |
| IN       | 列の値が複数の候補のいずれかと一致する場合の<br>抽出条件 | SELECT * FROM usertable WHERE userid IN (111, 222);                       |
| BETWEEN  | 列の値がある範囲に存在する場合の抽出条件           | SELECT * FROM usertable WHERE userid BETWEEN 333 AND 666;                 |
| DISTINCT | 重複しているデータを1つにまとめて表示する          | SELECT DISTINCT username FROM usertable;                                  |
| COUNT    | レコードの合計数を表示する                  | SELECT COUNT(*) FROM usertable;   |
| SUM      | 合計値を求める                        | SELECT SUM(userid), username FROM usertable GROUP BY username;            |
| GROUP BY | 集計関数をSELECTで指定した場合に使用する        | SELECT SUM(userid), username FROM usertable GROUP BY username;            |
| ORDER BY | 問合せ結果を並び替えする(昇順)               | SELECT * FROM usertable ORDER BY userid;                                  |

