de-14. データベース設計演習, 正規化

(データベース演習)

URL: https://www.kkaneko.jp/de/de/index.html

金子邦彦







SQLスキルの向上 データベース運用スキル

③ 問題解決能力と論理的思考力

14-1. イントロダクション



- データをテーブルと呼ばれる表形式で保存
- テーブル間は関連で結ばれる
- 複雑な構造を持ったデータを効率的に管理することを可能





<u>目的</u>

- ・データベースの構造を最適化
- ・効率的なデータベース管理を実現

<u>方針</u>

テーブルの数を減らすことよりも、**データの冗長性(重複)** を減らすことを行う



正規化前

名前	昼食	料金
A	そば	250
В	カレーライス	400
С	カレーライス	400
D	うどん	250

冗長なデータがある







冗長なデータがない

正規化により、元のテーブルにあった**冗長性を排除**.

正規化前の問題









CREATE TABLE X AS SELECT **DISTINCT** 名前, 昼食 FROM T;

名前	昼食	料金
A	そば	250
В	カレーライス	400
С	カレーライス	400
D	うどん	250

正規化前

名前	昼食
А	そば
В	カレーライス
С	カレーライス
D	うどん

CREATE TABLE Y AS SELECT **DISTINCT** 昼食,料金 FROM T;

昼食	料金
そば	250
カレーライス	400
うどん	250
正規化	後

正規化と情報無損失

情報無損失の原則

・正規化においては、元のデータベースの情報が失われたり、 余計な情報が追加されたりしないことが重要

情報無損失の確認方法

- ・正規化を施した後のテーブル群から、正規化する前のテー ブルを正確に復元できるかどうかを検証
- •正規化が、データを損なわないことを保証

正規化と情報無損失



正規化と情報無損失

名前	昼食	料金	
А	そば	250	_
В	カレーライス	400	
С	カレーライス	400	
D	うどん	250	

分割

名前	昼食	
А	そば	
В	カレー	ライス
С	カレー	ライス
D	うどん	
テー	ブル名	:Xとする
鱼良		料金
<u> 画</u> 良 そば		料金 250
<u>▲</u> 良 そば カレ-	-ライス	料金 250 400
<u> 昼</u> 良 そば カレー うどん	-ライス ,	料金 250 400 250

結合のコマンド

SELECT X.名前, X.昼食, Y.料金 FROM X INNER JOIN Y ON X.昼食 = Y.昼食; このコマンドの実行により

	1-		7
	L	F	\sim
10	$v \subset J$	へ	S S

名前	昼食	料金
А	そば	250
В	カレーライス	400
С	カレーライス	400
D	うどん	250

- 情報無損失である:OK
- ・ データの冗長性が減少している:OK

商品テーブルと購入テーブル

商品

ID	商品名	単価
1	みかん	50
2	りんご	100
3	メロン	500



Xさんは、	1 のみかんと,
	3 のメロンを買った
Yさんは、	2 のりんごを買った
ιγ]
購入 テーブルの	^{)情報} 商品テーブルの情報



商品

購入

購入者

ID	商品名	単価
1	みかん	50
2	りんご	100
3	メロン	500

Χ

Χ

Y

関連

商品番号

1

3

2

- 商品テーブルと購入テーブルを結 合して、購入者がどの商品を購入 したかのデータを取得。
- ・
 結合条件は、
 商品テーブルのID属
 性と購入テーブルの商品番号属性 が等しい場合に結合

ID	商品名	単価	購入者	商品番号
1	みかん	50	Х	1
3	メロン	500	Х	3
2	りんご	100	Y	2

SELECT * FROM 商品 **INNER JOIN** 購入 **ON** 商品.ID = 購入.商品番号;

SQL による結合の基本

商品

購入

購入者

ID	商品名	単価
1	みかん	50
2	りんご	100
3	メロン	500

Х

Χ

Y

関連

商品番号

3

2

結合のための**SQL**

SELECT * FROM 商品

INNER JOIN 購入

ON 商品.ID = 購入.商品番号; 結合条件

ID	商品名	単価	購入者	商品番号
1	みかん	50	Х	1
3	メロン	500	Х	3
2	りんご	100	Y	2

結合条件に基づいて, 両テーブルのデータが 結合される.

テーブル結合の総括

- ・結合は,異なるテーブルを一つにまとめる操作で ある.
- ・結合条件は通常, テーブルの特定の属性同士の値 が等しいという条件を指定する.
- ・より複雑な結合条件なども指定できる.



結合のためのSQL SELECT * FROM 商品 INNER JOIN 購入 ON 商品.ID = 購入.商品番号; **結合条件**

・商品テーブルの「ID」と購入テーブルの「商品番 号」属性が等しいという結合条件

商品.ID = 購入.商品番号

・「等しい値を持つ」という結合条件の表し方

テーブル1.属性3 = テーブル2.属性4

結合結果の絞り込みと Access 固有の SQL 制約

商品テーブルと購入テーブルを結合.特定の商品 「X」を購入したものに絞り込み

<u>SQLの世界標準</u>: INNER JOIN ... ON のあとで AND, OR が使える.

SELECT * FROM 商品

INNER JOIN 購入

ON 商品.ID = 購入.商品番号 **AND** 購入.購入者 = 'X';

<u>Access</u>: ON のあとで AND, OR が<u>使えない</u>. <u>AND の代替</u> <u>で WHERE を使う</u>

SELECT * FROM 商品

INNER JOIN 購入

ON 商品.ID = 購入.商品番号 WHERE 購入.購入者 = 'X';

正規化のメリットとデメリット

正規化のメリット

- ・データの冗長性を排除
- ・データの整合性が向上
- 更新、削除、挿入時の異状を減少

正規化のデメリット

・過度に正規化されたデータベースでは、テーブルの数が多くなり、利用が複雑になる場合がある。
 性能上の問題が発生する可能性もある。

正規化と正規形

- ・正規形は、データベースの正規化におけるさまざまなレベル
- より高度な正規化レベルへ進むにつれて、データの冗長性を より減少させることを目指す
- 第一正規形 • 第二正規形
 - 第三正規形
 - ボイスコッド正規形(3.5 正規形ともいう)
 - 第四正規形
- • 第五正規形

ただし、「レベルが高いほど良い」と決まってはいない。レ ベルが高いほど、データ更新時の性能低下の可能性、制約の 記述不可能の可能性



第一正規形や第二正規形のテーブルを、第三正規形に変換

名前	昼食	料金
A	そば	250
В	カレーライス	400
С	カレーライス	400
D	うどん	250

冗長なデータが原因で、 第三正規形ではない

名前	昼食
А	そば
В	カレーライス
С	カレーライス
D	うどん

昼食	料金
そば	250
カレーライス	400
うどん	250

両方とも、第三正規形 である



第一正規形や第二正規形のテーブルを、第三正規形に変換

会員番号	住所	注文した商品
100	福山市野上町4-3-2	りんご
101	福山市曙町 1-2-3-4	りんご
100	福山市野上町4-3-2	ばなな

冗長なデータが原因で、 第三正規形ではない

会員番号	住所			
100	福山市野上町 4-3-2			
101	福山市曙町1- 2-3-4			
会員番号	注文した商 品			
100	りんご			
101	りんご			
100	ばなな			
両方とも である	、第三正規形			

正規形のレベル

・第一正規形

テーブルのセルには、1つの値を入れる. セルの合併はしない.

・第二正規形

候補キーに含まれない属性は、すべて候補キーに従属する.そして,候補キーの部分集合には従属しない.

・第三正規形

主キー以外の属性は、すべて主キーにのみ直接、従属する

・ボイスコッド正規形(3.5 正規形ともいう)

すべての従属関係 *X*→Y について、それは自明であるか、*X*が超 キーである.

・第四正規形

すべての多値従属関係 X→Y について、それは自明であるか、Xが 候補キーであるか、Xがその超集合である.

・第五正規形

すべての結合従属性について、それは自明であるか、候補キーに より含意される



8-2. 演習



• 次のテーブルを作成

шт	×					
4	名前	j 👻	昼食	÷ +	料金	Ψ.
A			そば			250
B			カレーラ	イス		400
С			カレーラ	イス		400
D			うどん			250

【Access での注意点】

・SQLビューでは、<u>SQL文を1つずつ</u>実行

(複数まとめての一括実行ができない)

- CREATE TABLE では、「実行」の後、画面が変化しない
 が実行できている
- INSERT INTO では、「実行」の後、<mark>確認表示</mark>が出る。そ の後、<mark>画面が変化しない</mark>が実行できている



演習1. Access の SQL ビューを用いたテーブル定義 とデータの追加

【トピックス】

- ・SQLビューを開く
- ・ SQL文の編集
- create table
- insert into
- ・SQL文の実行



1. パソコンを使用する 前もって Access をインストールしておくこと

2. Access を起動する

3. Access で、「**空のデータベース**」を選び、「<mark>作成</mark>」を クリック.



4. テーブルツール画面が表示されることを確認

)· &· =	Dat	tabase	7:データベ・	ース- D:¥Documents¥	Database7.	accdb (Acces	s 2007 - 20	016 ファイル形式)		▲ 金子 🗄	邦彦 ጰ	- 1	
ファイル	ホーム	作成	外韵	部データ	データベース ツール	ヘルプ	フィールド	テーブル	∕ 何を	しますか				
表示 ・	AB 短いテキスト	12 数 値	通貨		 □ 名前と標題 ■ 既定値 □ フィールド サイズ 		 し、レックア fx 式の変 abl メモの調 	^{ヘップの変更} 運 設定 -	書式設定	.00 00 →.0	 ■ 必須 ■ 一意 ■ インデッ 	レント 検証 ウス ・		
表示	_	追加と	削除			プロパティ	ſ		表示形式	2	フィールドの	の入力規則		^
す 検索 テー で	Image: space of the space	ブル1 × D (新邦	▼ <mark>クリ</mark> 見)	ックして追	<u>言加</u> -									
• •	」レコード: Ⅰ	1/	1	► ► ► *	ス フィルターなし 検索	4								
データシート	- ビュー													<u> </u>

5. 次の手順で、**SQLビュー**を開く.



6. SQL ビューに、次の SQL を1つずつ入れ、「実行」ボ タンで、SQL文を実行. 結果を確認 CREATE TABLE T (名前 TEXT,

昼食 TEXT,

料金 INTEGER);

INSERT INTO T VALUES('A', 'そば', 250); INSERT INTO T VALUES('B', 'カレーライス', 400); INSERT INTO T VALUES('C', 'カレーライス', 400);

INSERT INTO T VALUES('D', 'うどん', 250);

Microsoft Access × **1 件のレコードを追加します。** [はい]をクリックするとレコードが追加され、元に戻すことはできなくなります。 レコードを追加してもよろしいですか? はい(Y) いいえ(N)

間違ってしまったときは、テーブルの削除 を行ってからやり直した方が早い場合がある





テーブルを削除するときは、 間違って必要な**テーブル**を削除しない ように、十分に注意する! (元に戻せない)



演習2. 種々のSQL問い合わせ. AccessのSQLビューを使用.

【トピックス】

- 1. 単純な表示
- 2. 特定の属性のみ表示(射影)
- 3. 重複行の除去 DISTINCT

Access の SQL ビューを用いた問い合わせ

- ① Access の SQLビュー開く
- ② **SQL 文**の**編集。select, from, where** を使用 例: select * from テーブル名 where 列1 = 値1;
- ③ SQL 文の実行
- 実行の結果、**データシートビュー**に画面が変わり、そこに**問 い合わせの結果**が表示される
- ④ さらにSQL 文の編集、実行を続ける場合には、<u>画面を SQL</u> ビューに切り替える

SQL 問い合わせ(クエリ)で使用する2つのビュー



1. 次の手順で、**SQLビュー**を開く.



2. **SQL ビュー**に、次の SQL を1つずつ入れ、「**実** 行」ボタンで、**SQL文**を実行. 結果を確認

1. 単純な表示 SELECT * FROM T;

4	名前	v	昼食	-	料金	Ψ.
Α			そば			250
В			カレーライ	イス		400
С			カレーライ	ス		400
D			うどん			250
*						

2. 昼食の列のみ SELECT 昼食 FROM T;





3.重複行の除去 DISTINCT SELECT DISTINCT 昼食 FROM T;



演習3で行うこと

名前	昼食	料金	
А	そば	250	
В	カレーライス	400	
С	カレーライス	400	
D	うどん	250	

昼食 名前 そば А カレーライス В C カレーライス D うどん テーブル名: X とする 昼食 料金 そば 250 カレーライス 400 うどん 250 テーブル名:Yとする

XとYの結合により元に戻る

名前	昼食	料金
А	そば	250
В	カレーライス	400
С	カレーライス	400
D	うどん	250

情報無損失である:OK

分割

・ データの冗長性が減少している:OK



演習3.正規化、正規化にお ける情報無損失

【トピックス】

- 1. 問い合わせ結果によるテーブ ル生成 INTO
- 2. 結合
- 3. 正規化
- 4. 正規化における情報無損失

1. 次の手順で、**SQLビュー**を開く.



2. **SQL ビュー**に、次の SQL を1つずつ入れ、「**実** 行」ボタンで、**SQL文**を実行. 結果を確認

1. テーブル X の生成 SELECT DISTINCT 名前, 昼食 INTO X FROM T;

Microsoft Access			×			
4 件のレコート	が新規テーブルに	コピーされます。				
[はい] をクリックするとテーブルが作成され、元に戻すことはできなくなります。 新しいテーブルを作成してもよろしいですか?						
	(はい(Y)	いいえ(N)				

2. テーブルYの生成 SELECT DISTINCT 昼食,料金 INTO Y FROM T;

Microsoft Access			×		
3 件のレコート	『が新規テーブルに	コピーされます。			
[はい]をクリックするとテーブルが作成され、元に戻すことはできなくなります。 新しいテーブルを作成してもよろしいですか?					
	はい(Y)	いいえ(N)			



3. テーブル X の確認 SELECT * FROM X;



4. テーブル Y の確認 SELECT * FROM Y;





5.テーブルの結合により元に戻ることを確認 SELECT X.名前, X.昼食, Y.料金 FROM X INNER JOIN Y ON X.昼食 = Y.昼食;

4	名前	~	昼食	-	料金	Ψ.
D			うどん			250
С			カレーライス			400
B			カレーライス			400
Α			そば			250

リレーショナルデータベースのテーブルでは、行の順序は気にしない ことになっている

発展演習1. SQLを用いた正規化 目的:次のテーブルSを SQL を用いて正規化する

StudentID 🚽	StudentNam -	Course	Ŧ
1	Alice	Math	
1	Alice	Science	
2	Bob	History	
3	Charlie	Math	
3	Charlie	History	
3	Charlie	Science	

Access で次ページの SQL を1つずつ実行し、結果を確認

```
CREATE TABLE S (
StudentID INTEGER,
StudentName TEXT,
Course TEXT
);
```

INSERT INTO S VALUES (1, 'Alice', 'Math');

INSERT INTO S VALUES (1, 'Alice', 'Science');

INSERT INTO S VALUES (2, 'Bob', 'History');

INSERT INTO S VALUES (3, 'Charlie', 'Math');

INSERT INTO S VALUES (3, 'Charlie', 'History');

INSERT INTO S VALUES (3, 'Charlie', 'Science');

SELECT DISTINCT StudentID, StudentName INTO U FROM S;

SELECT DISTINCT StudentID, Course INTO V FROM S;

SELECT * FROM S;

SELECT * FROM U;

```
SELECT * FROM V;
```

SELECT U.StudentID, U.StudentName, V.Course FROM U INNER JOIN V ON U.StudentID = V.StudentID;

SELECT * FROM S;の結果

4	StudentID	Ŧ	StudentNam -	Course -	
		1	Alice	Math	
		1	Alice	Science	
		2	Bob	History	
		3	Charlie	Math	
		3	Charlie	History	
		3	Charlie	Science	

SELECT * FROM U;の結果

4	StudentID	v	StudentNam -
		1	Alice
		2	Bob
		3	Charlie

SELECT * FROM V;の結果

4	StudentID	$\mathbf{\nabla}$	Course	-
		1	Math	
		1	Science	
		2	History	
		3	History	
		3	Math	
		3	Science	

SELECT U.StudentID, U.StudentName, V.Course FROM U INNER JOIN V ON U.StudentID = V.StudentID;

 StudentID	- Studentl	Nam - Course	-
	1 Alice	Science	
	1 Alice	Math	
	2 Bob	History	
	3 Charlie	Science	
	3 Charlie	Math	
	3 Charlie	History	