PROGRAMACIÓN CON VISUAL STUDIO .NET

JOSÉ PABLO HERNÁNDEZ

PROGRAMACIÓN CON VISUAL STUDIO .NET

2.1.3. Introducción al Lenguaje SQL.
Parte 2

JOSÉ PABLO HERNÁNDEZ

INTRODUCCIÓN AL LENGUAJE SQL

- ¿Qué es una base de datos?
- ¿Qué es el SQL?
 - Características del lenguaje
- Conceptos básicos de bases de datos relacionales
- Creación de bases de datos y tablas
- Variables. Tipos de datos. Concepto de NULL

Después de transformar el modelo entidad-relación al modelo relacional, es preciso normalizar dicho modelo relacional aplicando una serie de reglas.

El proceso de normalización se hace necesario para:

- · Evitar la redundancia de los datos y las inconsistencias.
- · Evitar la incapacidad de almacenar ciertos datos.
- · Evitar la ambigüedades y pérdida de información.
- · Evitar problemas de actualización (anomalías de inserción, borrado y modificación) de los datos en las tablas.
- · Proteger la integridad de los datos.

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
					3786	Red	3	35
2301	23/02/2018	101	Martin	CA	4011	Raqueta	6	65
					9132	Paq-3	8	4,75
2302	25/02/2018	107	Herman	WE	5794	Paq-6	4	5
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI	4011	Raqueta	2	65
2303	27/02/2018	110	reulo	1711	3141	Funda	2	10
2304	28/02/2018	101	Martin	CA	3141	Funda	2	10

ID_ORDEN	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
2301	2/23/03	101	MARTI	CA	3786	RED	3	35
2301	2/23/03	101	MARTI	CA	4011	RAQUETA	6	65
2301	2/23/03	101	MARTI	CA	9132	PAQ-3	8	4.75
2302	2/25/03	107	HERMAN	WI	5794	PAQ-6	4	5.0
2303	2/27/03	110	WE-SPORTS	MI	4011	RAQUETA	2	65
2303	2/27/03	110	WE-SPORTS	MI	3141	FUNDA	2	10

La **Teoría de la Normalización** fue desarrollada inicialmente por Codd, él desarrolló unas reglas llamadas **formas normales**, posteriormente Boyce y Fagín también aportaron otras reglas de normalización. Codd en 1970 definió la primera forma normal, luego se definieron la segunda, la tercera, la Boyce – Codd, la cuarta y la quinta forma normal.

Podemos definir la **Teoría de la Normalización** como la descomposición sin pérdida de información ni de semántica de la relación universal (o de una colección de relaciones equivalentes a la misma) en una colección de relaciones en la que las anomalías de actualización (inserción, borrado y modificación) no existan o sean mínimas.

ID_PEDID	O FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
10_1 2010	O ILCIA	ID_CEIEIVIE	NOW_CEIENTE	LSTADO	3786	_	2	35
2301	23/02/2018	101	Martin	CA			5	
2301	23/02/2018	101	IVIALLIII	L CA		Raqueta	6	
					9132	Paq-3	8	4,75
2302	25/02/2018	107	Herman	WE	5794	Paq-6	4	5
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI	4011	Raqueta	2	65
2505	27/02/2018	110	Peulo	IVII	3141	Funda	2	10
2304	28/02/2018	101	Martin	CA	3141	Funda	2	10

Primera forma normal 1NF

Al examinar estos registros, podemos darnos cuenta que contienen un grupo de columnas que no contienen datos nucleares para NUM_ITEM, DESC_ITEM, CANT y PRECIO. La 1FN prohíbe los diferentes valores para la misma columna, por lo tanto tenemos que convertir a la primera forma normal. Los pasos a seguir son:

- Tenemos que eliminar los grupos repetidos.
- Tenemos que crear una nueva tabla con la PK de la tabla base y el grupo repetido.

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
10_1 20100	12011/1	10_02121112	NOW_CEIENTE	2317120	3786	_	3	35
2301	23/02/2018	101	Martin	CA		Raqueta	6	65
					9132	Paq-3	8	4,75
2302	25/02/2018	107	Herman	WE	5794	Paq-6	4	5
2202	27/02/2010	110	Dadas	5.41	4011	Raqueta	2	65
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI	3141	Funda	2	10
2304	28/02/2018	101	Martin	CA	3141	Funda	2	10

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO
2301	23/02/2018	101	Martin	CA
2302	25/02/2018	107	Herman	WE
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI
2304	28/02/2018	101	Martin	CA

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
2301	3786	Red	3	35
2301	4011	Raqueta	6	65
2301	9132	Paq-3	8	4,75
2302	5794	Paq-6	4	5
2303	4011	Raqueta	2	65
2303	3141	Funda	2	10
2304	3141	Funda	2	10

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO
2301	23/02/2018	101	Martin	CA
2302	25/02/2018	107	Herman	WE
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI
2304	28/02/2018	101	Martin	CA

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
2301	3786	Red	3	35
2301	4011	Raqueta	6	65
2301	9132	Paq-3	8	4,75
2302	5794	Paq-6	4	5
2303	4011	Raqueta	2	65
2303	3141	Funda	2	10
2304	3141	Funda	2	10

Segunda forma normal 2NF

Una relación R se encuentra en segunda forma normal si y sólo si está en primera forma normal y todos los atributos no clave, dependen funcionalmente de forma completa de la clave primaria.

Tomando de la tabla Linea_Pedidos como clave única ID_PEDIDO+NUM_ITEM, los atributos DESC_ITEM y PRECIO violarían 2NF pues dependen de NUM_ITEM pero no de ID_PEDIDO.

La solución es volver a dividir esta relación.

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO
2301	23/02/2018	101	Martin	CA
2302	25/02/2018	107	Herman	WE
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI
2304	28/02/2018	101	Martin	CA

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	DESC_ITEM	CANT	PRECIO
2301	3786	Red	3	35
2301	4011	Raqueta	6	65
2301	9132	Paq-3	8	4,75
2302	5794	Paq-6	4	5
2303	4011	Raqueta	2	65
2303	3141	Funda	2	10
2304	3141	Funda	2	10

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	CANT
2301	3786	3
2301	4011	6
2301	9132	8
2302	5794	4
2303	4011	2
2303	3141	2
2304	3141	2

Articulos

NUM_ITEM	DESC_ITEM	PRECIO
3786	Red	35
4011	Raqueta	65
9132	Paq-3	4,75
5794	Paq-6	5
3141	Funda	10

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO
2301	23/02/2018	101	Martin	CA
2302	25/02/2018	107	Herman	WE
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI
2304	28/02/2018	101	Martin	CA

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	CANT	
2301	3786		3
2301	4011		6
2301	9132		8
2302	5794		4
2303	4011		2
2303	3141		2
2304	3141		2

Articulos

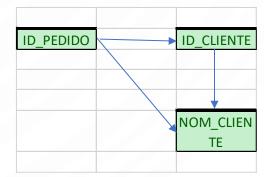
NUM_ITEM	DESC_ITEM	PRECIO
3786	Red	35
4011	Raqueta	65
9132	Paq-3	4,75
5794	Paq-6	5
3141	Funda	10

Tercera forma normal 3NF

Se dice que una relación está en tercera forma normal si y sólo si está en segunda forma normal y todos los atributos no clave dependen de manera no transitiva de la clave primaria.

En la tabla Pedidos, NOM_CLIENTE (y ESTADO) depende transitivamente de ID_PEDIDO a través de ID_CLIENTE.

Nuevamente hay que dividir esta relación.



Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE	NOM_CLIENTE	ESTADO
2301	23/02/2018	101	Martin	CA
2302	25/02/2018	107	Herman	WE
2303	27/02/2018	110	Pedro	MI
2304	28/02/2018	101	Martin	CA

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	CANT
2301	3786	3
2301	4011	6
2301	9132	8
2302	5794	4
2303	4011	2
2303	3141	2
2304	3141	2

Articulos

NUM_ITEM	DESC_ITEM	PRECIO
3786	Red	35
4011	Raqueta	65
9132	Paq-3	4,75
5794	Paq-6	5
3141	Funda	10

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE
2301	23/02/2018	101
2302	25/02/2018	107
2303	27/02/2018	110
2304	28/02/2018	101

Clientes

ID_CLIENTE	NOM_CLIEN TE	ESTADO
101	Martin	CA
107	Herman	WE
110	Pedro	MI
101	Martin	CA

Clientes

ID_CLIENTE	NOM_CLIEN TE	ESTADO
101	Martin	CA
107	Herman	WE
110	Pedro	MI
101	Martin	CA

Pedidos

ID_PEDIDO	FECHA	ID_CLIENTE
2301	23/02/2018	101
2302	25/02/2018	107
2303	27/02/2018	110
2304	28/02/2018	101

Linea_Pedidos

ID_PEDIDO	NUM_ITEM	CANT
2301	3786	3
2301	4011	6
2301	9132	8
2302	5794	4
2303	4011	2
2303	3141	2
2304	3141	2

Articulos

NUM_ITEM	DESC_ITEM	PRECIO
3786	Red	35
4011	Raqueta	65
9132	Paq-3	4,75
5794	Paq-6	5
3141	Funda	10

Otras Formas Normales:

- Forma Normal de Boyce-Codd (FNBC)
- Cuarta Forma Normal 4NF
- Quinta Forma Normal 5NF

El hecho de tener las Formas Normales no implica que haya que normalizar obligatoriamente una BBDD.



EJERCICIOS

CONCEPTOS BÁSICOS DE BASES DE DATOS RELACIONALES

• Ejercicio 1.

Se desea diseñar un esquema relacional de una base de datos para un centro de enseñanza que contenga información sobre los alumnos, las asignaturas y las calificaciones que se obtienen en cada una de las mismas. Desarrollar un modelo E-R del mismo y posteriormente reducirlo a tablas.