



SUBQUERIES NORMALIZACIÓN



 $\begin{pmatrix} 1 \end{pmatrix}$ Subconsultas

2 DER - Normalización

Idear un modelo de datos para un problema concreto

SUBQUERIES





- El lenguaje SQL es muy versátil y se pueden hacer cosas más allá de JOIN entre dos tablas diferentes.
- Un **SUBQUERY** o query interno o query anidado, es un query dentro de otro query SQL.
- Se pueden utilizar por ejemplo para establecer condiciones sobre el query principal y así restringir los resultados del query principal (externo), según los resultados del query secundario (interno).
- Un subquery puede ser usado dentro de sentencias SELECT, INSERT, UPDATE y DELETE, con operadores como =, <, >, >=, <=, IN, BETWEEN etc.</p>



Sintaxis

Aquí hay un ejemplo de un subquery. La tabla resultante del subquery es usada como condición en el WHERE del query principal.

```
SELECT columna1
   FROM tabla1
   WHERE columna2 [Operador de comparación]
        (SELECT columna3
        FROM tabla2
        WHERE condición);
```



Por ejemplo, extraigamos todas las órdenes de clientes de Francia.

Vean que en este caso es equivalente a hacer un JOIN de la siguiente forma.

```
SELECT "OrderID" FROM Orders

JOIN Customers ON Orders."CustomerID"=Customers."CustomerID"
WHERE Customers."Country" = 'France';
```

OrderID

10248

10251

10265

10274

10295

10297

10311

10331



 Veamos otro ejemplo, aquí vamos a mostrar los 5 productos más baratos cuyos precios sean mayores a la media e imprimiremos para ellos su categoría, nombre y precio.

```
SELECT "CategoryName","ProductName","UnitPrice"
FROM products AS p
JOIN categories AS c ON c."CategoryID" = p."CategoryID"
WHERE p."UnitPrice" > ( SELECT AVG("UnitPrice") FROM Products )
ORDER BY p."UnitPrice" ASC
LIMIT 5;
```

CategoryName	ProductName	UnitPrice
Produce	Uncle Bob's Organic Dried Pears	30
Seafood	Ikura	31
Confections	Gumbär Gummibärchen	31.23
Dairy Products	Mascarpone Fabioli	32
Meat/Poultry	Perth Pasties	32.8

Práctica Guiada Joins y Subqueries



Práctica Independiente SQL



MODELADO DE BASE DE DATOS





Modelado

Un modelo permite describir la estructura lógica de una base de datos.

En esta clase veremos dos modelos:



Modelo **Entidad Relación**



Modelo Relacional



Modelo Entidad Relación



Lenguaje que describe de una base de datos las **entidades** que participan en el problema y las **relaciones** que existen entre ellas.



Entidad

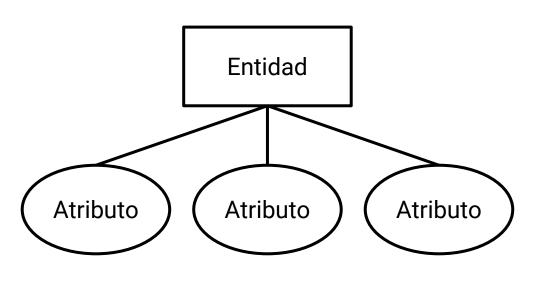


Concepto del **mundo real** que se describe en una base de datos



Entidad

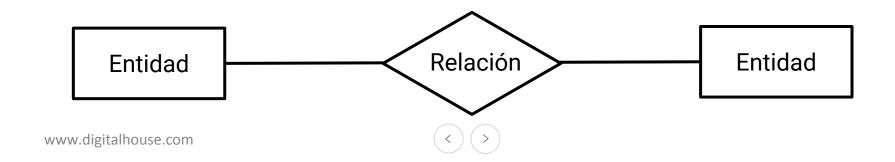
- Pueden ser concretas o abstractas.
- Se representan con un rectángulo.
- → Sus atributos se representan con un círculo.





Relación

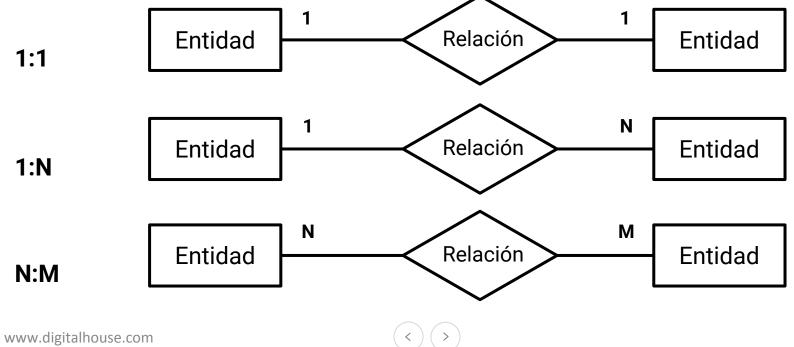
- → Conexión lógica entre entidades.
- Pueden tener atributos propios.
- Se representa con un rombo.





Cardinalidad

Número de entidades con la cual otra entidad puede asociarse mediante una relación.





Metodología

- → Identificar entidades:
 - Definir objetos del mundo a representar.
- → Identificar atributos:
 - Definir las "propiedades" de cada entidad.
- → Determinar la clave primaria de cada entidad.
- Identificar relaciones entre las entidades.
- → Señalar cardinalidad entre entidades.



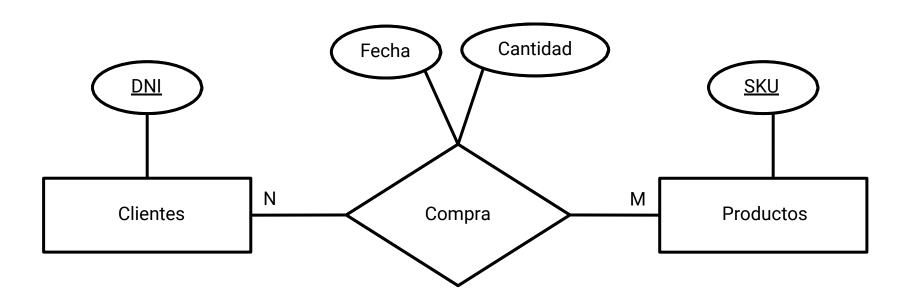
Ejemplo

Se quiere representar la compra de productos por clientes.

- → Un **cliente** tiene un **DNI**.
- Un producto tiene un código de producto (SKU).
- Un cliente puede comprar muchos productos y un producto puede ser adquirido por muchos clientes.
- → Nos interesa registrar la fecha de compra y la cantidad de unidades que el cliente compró de ese producto.



Ejemplo





Modelo Relacional



Las **entidades y relaciones** se representan con **tablas**. Las **tablas** contienen sus **atributos**. Se detallan las **claves primarias y foráneas**.



Claves

→ Clave:

Columna o grupo de columnas que identifica unívocamente a cada fila.

→ Clave Candidata:

Columna o grupo de columnas que tienen el potencial de ser clave.

→ Clave Primaria:

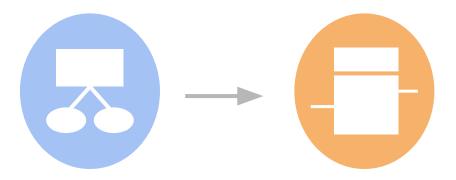
Clave candidata elegida para identificar las filas de una tabla.

Clave Foránea:

Columna o grupo de columnas que hacen referencia a otra tabla.



Modelos

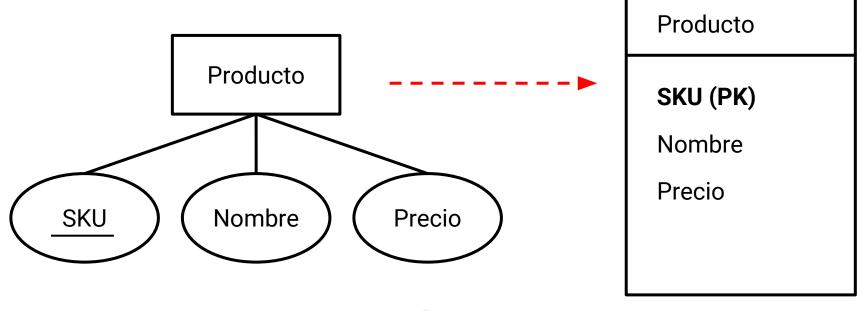


Del modelo Entidad Relación al modelo Relacional



Entidades

Se representan con tablas. Los atributos de la entidad ahora serán atributos en la tabla.





Relaciones 1 a 1

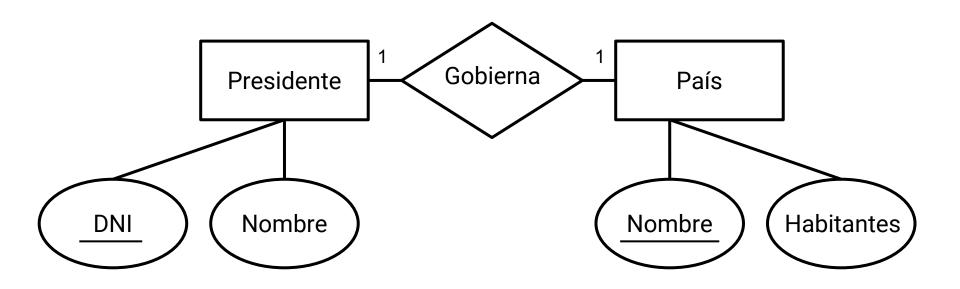
La relación que existía en el modelo entidad relación, ahora se convierte en un atributo de alguna de las tablas.

Ejemplo

- Un presidente gobierna un solo País.
- → Del presidente nos interesa el nombre, el apellido y el DNI.
- → Del País nos interesa el nombre y la cantidad de habitantes.

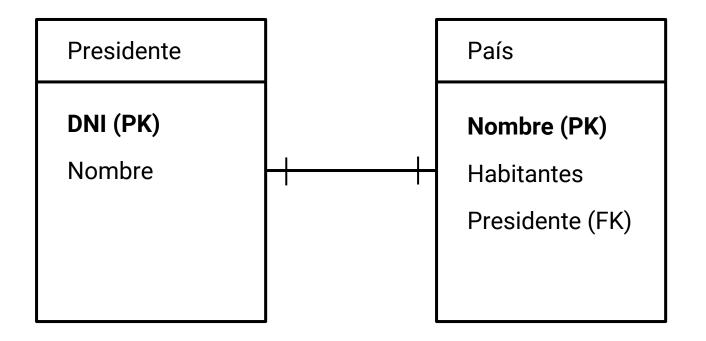


Modelo Entidad Relación





Modelo Relacional





Relaciones 1 a N

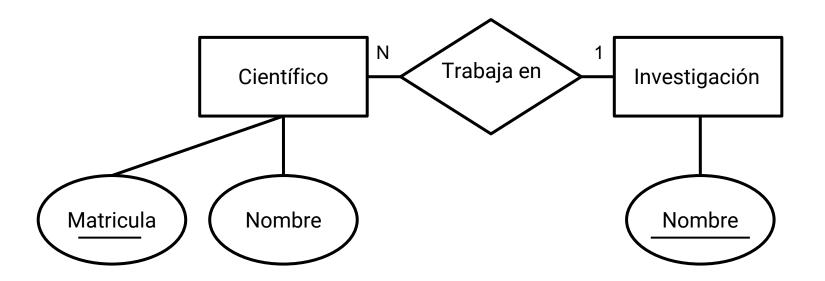
La relación que existía en el modelo entidad relación, ahora se convierte en un atributo de la tabla que posee la cardinalidad N.

Ejemplo:

- Un científico trabaja en una única investigación
- Varios científicos pueden trabajar en una investigación.
- Cada investigación tiene un nombre único.
- Cada científico tiene un número de matrícula y un nombre.

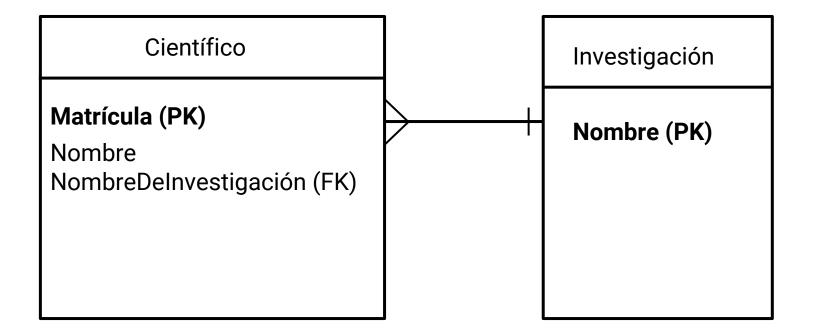


Relaciones 1 a N





Relaciones 1 a N

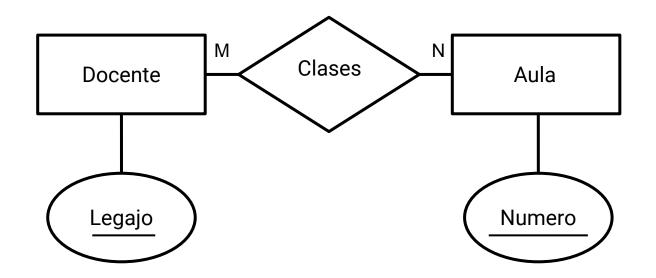




Ejemplo:

- → Un docente puede dar clase en varias aulas y en varias aulas pueden dar clases varios docentes.
- Cada aula tiene un número distintivo
- Cada docente tiene un número de legajo distintivo.



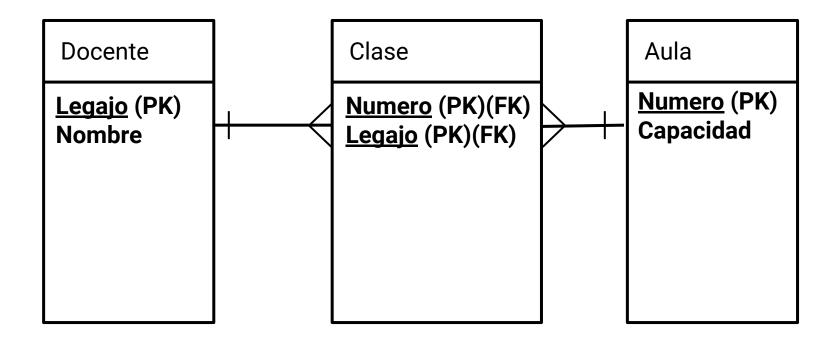




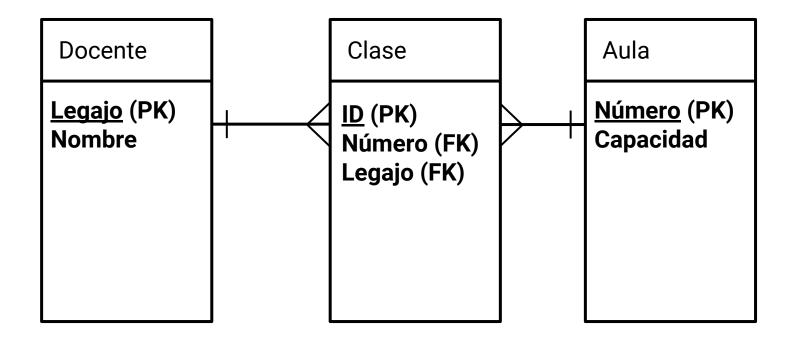
¿Cómo se transforma al modelo relacional?

En el caso de las relaciones de muchos a muchos para mantener la unicidad se requiere una nueva **tabla intermedia** que va a **representar la relación** muchos a muchos.











Relaciones Cardinales (opcionales / obligatorias)

Una entidad puede estar relacionada con otra de dos maneras.

→ Obligatoria

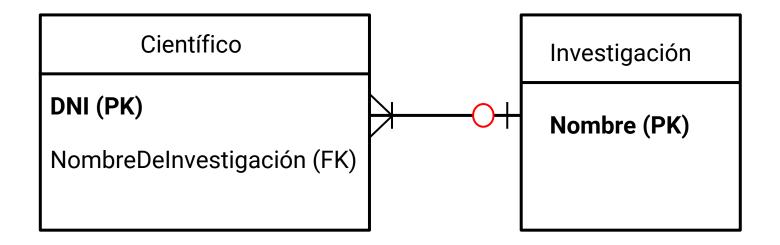


→ Opcional





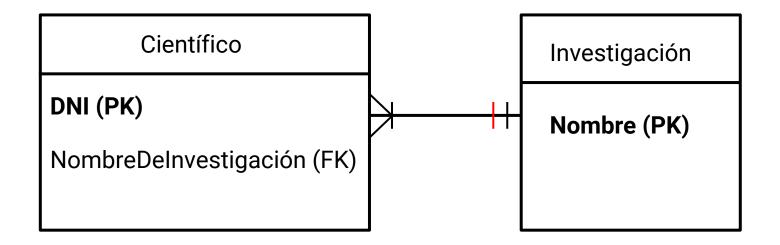
Relaciones opcionales



Un científico puede tener una investigación



Relaciones obligatorias



Un científico debe tener una investigación



Una compañía aérea necesita una base de datos para registrar la información de sus vuelos. Los vuelos tienen un identificador único. Además, cada vuelo tiene asignado un aeropuerto de origen y uno de destino (se asume que no hay escalas).

Los aeropuertos están identificados por unas siglas únicas (por ejemplo: VLC-Valencia, BCN-Barcelona, MAD-Madrid). Además, de cada aeropuerto se guarda el nombre de la ciudad en la que está situado y el país.

Cada vuelo es realizado por un avión. Los aviones tienen una matrícula que los identifica, el fabricante, un modelo e información sobre su capacidad (número máximo de pasajeros) y autonomía de vuelo (en horas). La asignación de aviones a vuelos no es única, así que es necesario saber la fecha en la que un avión realizó cada uno de los vuelos asignados.

NORMALIZACIÓN DE BASES DE DATOS





 Las formas normales de una base de datos fueron planteadas por Boyce y Codd a principios de la década del '70

¿Para qué normalizar un base de datos?

- Tres objetivos principales:
 - o Garantizar la integridad de la información
 - Evitar redundancia en los datos
 - Escalabilidad: que el modelo soporte modificaciones y extensiones con un bajo impacto



La primera forma normal exige los siguientes puntos:

- Eliminar los grupos repetidos en celdas individuales, cada celda debe contener un atributo "atómico" o indivisible
- Crear tablas separadas para cada conjunto de observaciones relacionadas
- Identificar a cada tabla con una clave primaria



NO CUMPLE

Customer

Customer ID	First Name	Surname	Telephone Number
123	Pooja	Singh	555-861-2025, 192-122-1111
456	San	Zhang	(555) 403-1659 Ext. 53; 182-929-2929
789	John	Doe	555-808-9633



Customer

Customer ID	First Name	Surname	Telephone Number1	Telephone Number2
123	Pooja	Singh	555-861-2025	192-122-1111
456	San	Zhang	(555) 403-1659 Ext. 53	182-929-2929
789	John	Doe	555-808-9633	

CUMPLE

Customer Name

Customer ID	First Name	Surname
123	Pooja	Singh
456	San	Zhang
789	John	Doe

Customer Telephone Number

Customer ID	Telephone Number	
123	555-861-2025	
123	192-122-1111	
456	(555) 403-1659 Ext. 53	
456	182-929-2929	
789 555-808-9633		



NO CUMPLE

DATA		
Curso Contenido		
Programación	Java, C++	
Web	HTML, CSS, Php	



CURSO		
id_curso descripcion		
1 Programació		
2	Web	

CONTENIDO		
id_contenido descripcion		
1	Java	
2	C++	
3	HTML	
4	CSS	
5	php	

CURSO_CONTENIDO		
id_curso id_contenido		
1 1		
1 2		
2 3		
2 4		
2 5		



Además de cumplir con la primera forma normal la segunda forma normal exige:

- Que todos los atributos que no forman parte de la clave primaria, dependan de todos los componentes de la clave primaria.
- Si uno de los atributos depende únicamente de una parte de la clave primaria, entonces no se cumple la segunda forma normal.



Electric Toothbrush Models

Manufacturer	Model	Model Full Name	Manufacturer Country
Forte	X-Prime	Forte X-Prime	Italy
Forte	Ultraclean	Forte Ultraclean	Italy
Dent-o-Fresh	EZbrush	Dent-o-Fresh EZbrush	USA
Kobayashi	ST-60	Kobayashi ST-60	Japan
Hoch	Toothmaster	Hoch Toothmaster	Germany
Hoch	X-Prime	Hoch X-Prime	Germany

Electric Toothbrush Manufacturers

Manufacturer	Manufacturer Country
Forte	Italy
Dent-o-Fresh	USA
Kobayashi	Japan
Hoch Germany	



Electric Toothbrush Models

Manufacturer	Model	Model Full Name Forte X-Prime	
Forte	X-Prime		
Forte	Ultraclean	Forte Ultraclean	
Dent-o-Fresh	EZbrush	Dent-o-Fresh EZbrush	
Kobayashi	ST-60	Kobayashi ST-60	
Hoch	Toothmaster	Hoch Toothmaster	
Hoch X-Prime		Hoch X-Prime	



NO CUMPLE Student Student Stu_ID Proj_ID Stu_Name Proj_Name Proj_ID Proj_ID Proj_Name Proj_ID Proj_Name



Además de cumplir con la segunda forma normal la tercera forma normal exige:

 Que ninguno de los atributos que no forman parte de la clave primaria dependan transitivamente de alguno de los otros atributos

La tercera forma normal se puede parafrasear de la siguiente manera:

"Every non-keyattribute must provide a fact about the key, the whole key, and nothing but the key."



NO CUMPLE

Tournament Winners

Tournament	<u>Year</u>	Winner	Winner Date of Birth
Indiana Invitational	1998	Al Fredrickson	21 July 1975
Cleveland Open	1999	Bob Albertson	28 September 1968
Des Moines Masters	1999	Al Fredrickson	21 July 1975
Indiana Invitational	1999	Chip Masterson	14 March 1977



Tournament Winners

Tournament	Year	Winner
Indiana Invitational	1998	Al Fredrickson
Cleveland Open	1999	Bob Albertson
Des Moines Masters	1999	Al Fredrickson
Indiana Invitational	1999	Chip Masterson

Winner Dates of Birth

Winner	Date of Birth	
Chip Masterson	14 March 1977	
Al Fredrickson	21 July 1975	
Bob Albertson	28 September 1968	



NO CUMPLE Student_Detail Stu_ID Stu_Name City Zip ZipCodes Zip City



 En esta clase hemos comenzado a descubrir todo el potencial de las bases de datos relacionales mediante JOINs y subquerys. Estos nos permiten mezclar y combinar datos de varias tablas, con el fin de extraer resultados útiles.