

# Unidad Didáctica 2: Uso de Bases de Datos Relacionales

## Parte 3: El Lenguaje SQL: Definición de datos (DDL)

### U.D. 2.3

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos:

- Presentar la **sintaxis** del lenguaje de definición de datos de SQL.
- Ver algunos **ejemplos** sencillos para clarificar la semántica del lenguaje de definición.

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

# 1. Lenguaje de Definición de Datos (LDD)

---

El lenguaje de definición de datos es un subconjunto de instrucciones de SQL que permite

- crear,
- modificar y
- eliminar

componentes de las bases de datos

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

## 2. Componentes de un esquema relacional

---

Los elementos de los que se van a presentar las instrucciones de definición son los siguientes:

- Relación o tabla
- Vista
- Permiso
- ~~Disparadores (triggers)~~

---

Toda la información, incluyendo:

- nombres de tablas,
- nombres de columnas y restricciones sobre columnas o tablas,
- nombres y definiciones de vistas,
- permisos, etc.

deben estar almacenados en tablas dentro de las bases de datos.

Las tablas que contienen tal información constituyen el **Diccionario de datos** (o **catálogo**).

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones



### 3. Definición de Relación o Tabla

---

Sintaxis de definición de tabla o relación:

```
CREATE TABLE nom_tabla      (  
    elemento_tabla1,  
    elemento_tabla2,  
        ...,  
    elemento_tablan  
    )
```

Donde un elemento\_tabla es:

{ definición\_atributo | restricción\_tabla }

## Definición de atributo:

*nom\_atributo* tipo\_dato  
[ **DEFAULT** {valor | **NULL**} ]  
[ restricción\_atributo<sub>1</sub> restricción\_atributo<sub>2</sub> ...  
restricción\_atributo<sub>n</sub> ]

Siendo los tipos de dato\*:

{ **VARCHAR** [(n)] | **VARCHAR2** [(n)] | **CHAR** [(n)]  
| **NUMBER** [(n [,n])] | **DATE** }

\* Dependen del sistema de gestión concreto

**Ejemplo:** CREATE TABLE Equipo (  
    nomeq VARCHAR2(25),  
    director VARCHAR2(100)  
);

# Restricciones definidas sobre un solo atributo

```
[ CONSTRAINT nombre_restricción
  { NOT NULL
    | UNIQUE
    | PRIMARY KEY
    | REFERENCES nom_relación [ (nom_atributo) ]
      [ MATCH { FULL | PARTIAL | SIMPLE } ]
      [ directriz_borrado ]
      [ directriz_actualización ]
    | CHECK (condición_búsqueda) }
  [ cuándo_comprobar ]
```

**Ejemplo:** CREATE TABLE Equipo (  
    nomeq VARCHAR2(25) PRIMARY KEY,  
    director VARCHAR2(100)  
);

## Restricción\_tabla (restricciones sobre más de un atributo)

```
[ CONSTRAINT nombre_restricción ]  
{ UNIQUE (nom_atributo1, nom_atributo2, ..., nom_atributon)  
  | PRIMARY KEY (nom_atributo1, nom_atributo2, ..., nom_atributon)  
  | FOREIGN KEY (nom_atributo1, nom_atributo2, ..., nom_atributon)  
    REFERENCES nom_tabla  
      [ (nom_atributo1, nom_atributo2, ...,  
        nom_atributon) ]  
  [ MATCH {FULL | PARTIAL | SIMPLE} ]  
  [ directriz_borrado ]  
  [ directriz_actualización ]  
  | CHECK (condición_búsqueda) }  
[ cuándo_comprobar ]
```

```
Ejemplo: CREATE TABLE equipo (  
    nomeq VARCHAR(25),  
    director VARCHAR(100) NOT NULL,  
    CONSTRAINT PK_equi PRIMARY KEY (nomeq));
```

---

La directriz\_borrado es:

```
ON DELETE { CASCADE
           | SET NULL
           | SET DEFAULT
           | NO ACTION }
```

Y la directriz\_actualización es:

```
ON UPDATE { CASCADE
           | SET NULL
           | SET DEFAULT
           | NO ACTION }
```

# Ejemplo

---

Puerto (nompuerto: d\_nom, altura: d\_alt, categoria: d\_cat,  
pendiente: d\_pen, netapa: d\_no, dorsal: d\_dor)

VNN: {netapa}

CP: {nompuerto}

CAj: {netapa} → ETAPA

CAj: {dorsal} → CICLISTA

# Ejemplo

---

```
CREATE TABLE Puerto (  
  nompuerto VARCHAR2 (35)  
    CONSTRAINT PK_puerto PRIMARY KEY,  
  altura NUMBER(4),  
  categoria CHAR(1),  
  pendiente NUMBER(3,2),  
  netapa NUMBER(2) NOT NULL  
    CONSTRAINT FK_puerto_eta REFERENCES etapa (netapa),  
  dorsal NUMBER(3)  
    CONSTRAINT FK_puerto_cicli REFERENCES ciclista (dorsal)  
);
```

# Ejemplo

---

Llevar (**dorsal**: d\_dor, **netapa**: d\_no, **codigo**: d\_cod)

CP: {netapa, codigo}

VNN: {dorsal}

CAj: {netapa} → ETAPA

CAj: {dorsal} → CICLISTA

CAj: {codigo} → MAILLOT



# Ejemplo

---

```
CREATE TABLE Llevar (  
  dorsal NUMBER(3) NOT NULL  
    CONSTRAINT FK_llevar_cicli  
    REFERENCES ciclista (dorsal),  
  netapa NUMBER(2)  
    CONSTRAINT FK_llevar_etapa REFERENCES etapa (netapa),  
  codigo CHAR(3)  
    CONSTRAINT FK_llevar_mai REFERENCES maillot (codigo),  
  CONSTRAINT PK_llevar PRIMARY KEY (netapa, codigo)  
);
```

# Cuándo\_comprobar



- Por defecto es *NOT DEFERRABLE INITIALLY IMMEDIATE*
- La combinación *NOT DEFERRABLE INITIALLY DEFERRED* no está permitida.

## Evaluación:

- **Inmediata** (**IMMEDIATE**): después de cada operación de actualización.
- **Diferida** (**DEFERRED**): cuando se finalice la transacción.

---

Para cambiar dinámicamente dentro de una transacción el estado de las restricciones diferibles se usa la siguiente instrucción:

## SET CONSTRAINT

{ nombre\_restr<sub>1</sub>, nombre\_restr<sub>2</sub>, ..., nombre\_restr<sub>n</sub> | **ALL** }  
{ **IMMEDIATE** | **DEFERRED** }

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

## 4. Modificación de la definición de relación o tabla

La modificación del esquema de una relación

```
ALTER TABLE nombre_tabla
{ ADD (definición_elemento)
| MODIFY [COLUMN] (nombre_atributo)
  { DROP DEFAULT |
    SET DEFAULT {literal | funcion_sistema | NULL} |
    ADD definicion_restriccion |
    DROP nombre_restriccion }
| DROP [COLUMN] nombre_atributo
  {RESTRICT | CASCADE}}
```

**Ejemplo:**

```
ALTER TABLE Ciclista ADD (estatura NUMBER(3))
```

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

## 5. Eliminación de una relación o tabla

---

La eliminación del esquema de una relación tiene la sintaxis siguiente:

```
DROP TABLE nom_relación { RESTRICT | CASCADE }
```

**Ejemplo:**

```
DROP TABLE Etapas CASCADE
```

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones



## 6. Definición de vistas

---

**CREATE VIEW** *nombre\_vista*

*[(nombre\_atributo<sub>1</sub>, nombre\_atributo<sub>2</sub>, nombre\_atributo<sub>n</sub>)]*

**AS** *sentencia\_SELECT*

**[ WITH CHECK OPTION ]**



Impide actualización sobre la vista si viola su definición

## Ejemplo:

---

Se van a hacer consultas frecuentes sobre las etapas que tienen puertos de montaña.

```
CREATE VIEW Etapas_con_puertos AS  
  SELECT *  
  FROM Etapa  
  WHERE netapa IN (SELECT netapa FROM Puerto);
```

Se puede hacer una consulta utilizando la vista:

*Obtener la longitud máxima de las etapas que tienen puertos de montaña*

```
SELECT MAX(km)  
FROM Etapas_con_puertos;
```



Se usa la vista

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

## 7. Borrado de vistas

---

**DROP VIEW** *nombre\_vista* {**RESTRICT** | **CASCADE**}

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

## 8. Operaciones sobre vistas

---

Se pueden aplicar las operaciones de **inserción**, **borrado** y **modificación** a las vistas.

Cualquier **operación sobre vistas** debe cumplir las **restricciones** que estén definidas sobre las **relaciones básicas** que intervienen en la definición.

En los sistemas de gestión comerciales están **limitadas**, permitiéndose sólo modificaciones o inserciones cuando en la definición de la vista **no** intervienen funciones **agregadas**, ni operadores **conjuntistas**, ni la cláusula **DISTINCT**.

## UD2.3. El lenguaje SQL: definición de datos (LDD)

---

### Objetivos

- 1.- Lenguaje de Definición de Datos (LDD)
- 2.- Componentes de un esquema relacional
- 3.- Definición de relación o tabla
- 4.- Modificación de la definición de relación o tabla
- 5.- Eliminación de una relación o tabla
- 6.- Definición de vistas
- 7.- Borrado de vistas
- 8.- Operaciones sobre vistas
- 9.- Gestión de autorizaciones

## 9. Gestión de autorizaciones

Concesión de privilegios:

GRANT

```
{ ALL |  
  SELECT |  
  INSERT [(nom_atr1, ..., nom_atrn)] |  
  DELETE |  
  UPDATE [(nom_atr1, ..., nom_atrm)]  
}
```

ON *nom\_relación*

TO {*usuario*<sub>1</sub>, ..., *usuario*<sub>p</sub> | PUBLIC}

[ WITH GRANT OPTION ]



Permite otorgar los privilegios a otros usuarios



## 9. Gestión de autorizaciones

---

Los privilegios que se pueden otorgar son:

**SELECT:** permite que el usuario consulte la relación.

**INSERT** [(*nom\_atr1*,..., *nom\_atrn*)]: permite que el usuario añada tuplas a la relación dando valor sólo a los atributos especificados.

**DELETE:** permite que el usuario borre tuplas de la relación.

**UPDATE** [(*nom\_atr1*,..., *nom\_atrn*)]: permite que el usuario modifique el valor de los atributos especificados.

**ALL:** se otorgan todos los privilegios anteriores.

La cláusula **WITH GRANT OPTION** otorga permiso para ceder a terceros los privilegios obtenidos.

## 9. Gestión de autorizaciones

---

Revocación de privilegios:

REVOKE

```
{ ALL |  
  SELECT |  
  INSERT [(nom_atr1, ..., nom_atrn)] |  
  DELETE |  
  UPDATE [(nom_atr1, ..., nom_atrm)]  
}
```

ON *nom\_relación*

FROM {*usuario*<sub>1</sub>, ..., *usuario*<sub>p</sub> | PUBLIC}

# Ejercicio

COMPañIA (*comp\_id*: texto, *nombre*: texto, *teléfono*: texto, *franquicia*: entero)

CP: {*comp\_id*}

VNN: {*nombre*}

DOCTOR (*dni*: entero, *nombre*: texto, *apellidos*: texto, *teléfono*: texto, *especialidad*: texto)

CP: {*dni*}

PACIENTE (*dni*: entero, *nombre*: texto, *apellidos*: texto, *año\_nacimiento*: entero, *dirección*: texto, *teléfono*: texto, *compa*: texto)

CP: {*dni*}

VNN: {*apellidos*}

CAj: {*compa*} → COMPañÍA      f(*compa*)= *comp\_id*

OPERACION (*op\_id*: entero, *doctor*: entero, *paciente*: entero, *descripción*: texto, *fecha*: fecha, *quirófano*: texto, *coste*: entero)

CP: {*op\_id*}

CAj: {*doctor*} → DOCTOR      f(*doctor*)= *dni*

CAj: {*paciente*} → PACIENTE      f(*paciente*)= *dni*

---

```
CREATE TABLE Compania (  
    comp_id VARCHAR(10) PRIMARY KEY,  
    nombre VARCHAR(30) NOT NULL,  
    telefono VARCHAR(8),  
    franquicia NUMBER(2)  
);
```

```
CREATE TABLE Doctor (  
    dni NUMBER(8) PRIMARY KEY,  
    nombre VARCHAR(30),  
    apellidos VARCHAR(50) NOT NULL,  
    telefono VARCHAR(8),  
    especialidad VARCHAR(10)  
);
```

---

```
CREATE TABLE Paciente (  
    dni NUMBER(8) PRIMARY KEY,  
    nombre VARCHAR(30),  
    apellidos VARCHAR(50) NOT NULL,  
    año_nacimiento NUMBER(4),  
    direccion VARCHAR(100) ,  
    telefono VARCHAR(8),  
    compa VARCHAR(10),  
    CONSTRAINT fk_compa  
        FOREIGN KEY (compa) REFERENCES Compania (comp_id)  
);
```

---

```
CREATE TABLE Operacion (  
    op_id NUMBER(8) PRIMARY KEY,  
    doctor NUMBER(8),  
    paciente NUMBER(8),  
    descripción VARCHAR(100),  
    fecha DATE,  
    quirofano VARCHAR(10),  
    coste NUMBER(6),  
    CONSTRAINT fk_esdoctor  
        FOREIGN KEY (doctor) REFERENCES Doctor (dni),  
    CONSTRAINT fk_espaciente  
        FOREIGN KEY (paciente) REFERENCES Paciente (dni)  
);
```

**Departamento**(cod\_dep: char(4), nombre: char(50), teléfono: char(8),  
director: char(9))  
    CP:{cod\_dep}  
    VNN:{nombre}  
    CAj:{director} → Profesor(dni)

**Asignatura**(cod\_asg: char(5), nombre: char(50), semestre: char(2),  
cod\_dep: char(4), teoría: real, prácticas: real)  
    CP:{cod\_asg}  
    VNN:{nombre, semestre, cod\_dep, teoría, prácticas}  
    Uni:{nombre}  
    CAj:{cod\_dep} → Departamento(cod\_dep)  
    RI1:(teoría >= prácticas)  
    RI2:(semestre en {'1A', '1B', '2A', '2B', '3A', '3B', '4A', '4B'})

**Profesor**(dni: char(9), nombre: char(80), teléfono: char(8), cod\_dep:  
char(4), provincia: char(25), edad: entero)  
    CP:{dni}  
    VNN:{nombre, cod\_dep}  
    CAj:{cod\_dep} → Departamento(cod\_dep)

**Docencia**(dni: char(9), cod\_asg: char(5), gteo: entero, gpri: entero)  
    CP:{dni, cod\_asg}  
    CAj:{dni} → Profesor(dni)  
    CAj:{cod\_asg} → Asignatura(cod\_asg)  
    VNN:{gteo, gpri}

Restricción general: **RG1**: "Todo profesor debe impartir docencia de al  
menos una asignatura".