

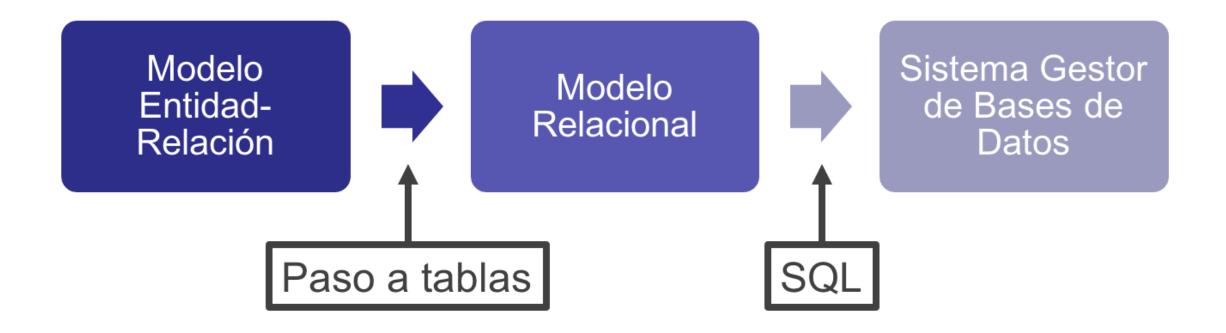
## El lenguaje SQL

Bases de datos

Departamento de Sistemas Informáticos E.T.S.I. de Sistemas Informáticos Universidad Politénica de Madrid



# Por qué necesitamos SQL



Bases de datos 2 / 152

# **SQL: Structured Query Language**

- Lenguaje de consulta estructurado para bases de datos relacionales
- Es mucho más que un lenguaje de consulta, puesto que permite además funciones de definición y control de datos
- La estandarización ha sido crucial para su difusión
- Prácticamente la mayoría de los sistemas relacionales soportan las bases de SQL estándar y suelen incluir aportaciones propias
- Utilizado masivamente en la industria

Bases de datos 3 / 152

# Evolución de SQL

Año	Nombre	Comentarios
1986	SQL-86	Primera versión hecha por ANSI
1989	SQL-89	Revisión menor
1992	SQL-92	Revisión mayor
1999	SQL:1999	Expresiones regulares, consultas recursivas, triggers
2003	SQL:2003	XML básico, sequence, autoincrment
2005	SQL:2005	XML avanzado
2008	SQL:2008	ORDER BY, TRUNCATE
2011	SQL:2011	Datos temporales, FETCH
2016	SQL:2016	Patrones y JSON

Bases de datos 4 / 152

## **Soporte CRUD**

- Create:
  - Creación de tablas (CREATE TABLE)
  - Inserción de datos (INSERT INTO)
- Read:
  - Lectura de datos (SELECT)
- Update:
  - Actualización de tablas (ALTER TABLE)
  - Actualización de datos (UPDATE)
- Delete:
  - Borrado de tablas (DROP)
  - Borrado de datos (TRUNCATE y DELETE)

Bases de datos 5 / 152

## Características de SQL

- Lenguaje de **definición** de datos (*DDL*):
  - o Permite diseñar, definir, modificar y borrar las estructuras de almacenamiento de datos.
- Lenguaje de **manipulación** de datos (*DML*):
  - Permite insertar, recuperar, manipular, modificar y borrar datos
- Lenguaje de **control** de datos (*DCL*):
  - Permite controlar y gestionar los permisos de la base de datos

Bases de datos 6 / 152

# Sentencias SQL (I)

- Las sentencias SQL están formadas por:
  - Palabras reservadas
  - Palabras definidas por el usuario (nombres de tablas, atributos, etc).
- Características de las sentencias:
  - Case insensitive: es indiferente escribir las palabras en mayúsculas o minúsculas
  - Cada cláusula o palabra puede aparecer en líneas diferentes
  - Se puede utilizar la indentación que se quiera
  - Una sentencia o comando SQL finaliza con la aparición del símbolo ;, aunque es opcional si el comando es único

Bases de datos 7 / 152

# Sentencias SQL (y II)

Explicaremos las sentencias SQL mediante notación BNF:

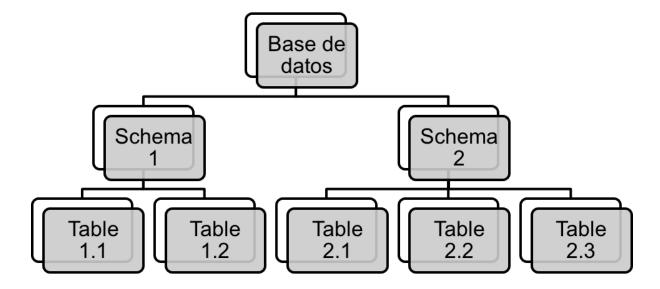
- Palabras en mayúsculas representan palabras reservadas
- Palabras en minúsculas representan palabras definidas por el usuario
- El símbolo | indica una elección entre alternativas
- Las llaves {} representan elementos requeridos
- Los corchetes [] representan elementos opcionales
- Los . . . indican repetición opcional (0 ó más)

Bases de datos 8 / 152

# LENGUAJE DE DEFINICIÓN DE DATOS

# Schemas (I)

En *MySQL* un schema en una agrupación de lógica de tablas que constituyen un modelo datos:



Bases de datos 10 / 152

# Schemas (y II)

### Sintaxis:

```
CREATE {DATABASE | SCHEMA} [IF NOT EXISTS] nombre_del_schema
[ [DEFAULT] CHARACTER SET [=] charset_name
| [DEFAULT] COLLATE [=] collation_name
| DEFAULT ENCRYPTION [=] {'Y' | 'N'}];
```

### Ejemplo de uso:

```
CREATE SCHEMA etsisi
DEFAULT CHARACTER SET utf8
COLLATE utf8_spanish2_ci;
```

Más información sobre COLLATE: documentación

Bases de datos 11 / 152

### Creación de tablas

```
CREATE TABLE [schema.]nombre_tabla (
   atributo_1 tipo_1 [UNIQUE] [NOT NULL],
   atributo_2 tipo_2 [UNIQUE] [NOT NULL],
   ...
   atributo_n tipo_n [UNIQUE] [NOT NULL]
);
```

### Modificadores de columna:

UNIQUE: No se permiten valores duplicados.

NOT NULL: No se permiten valores nulos.

Bases de datos 12 / 152

# Tipos de datos en SQL

Familia	Tipos
Numericos	INTEGER, DECIMAL
Texto	VARCHAR(size), TEXT
Enumerados	ENUM('val1',, 'valn')
Fecha	DATETIME, TIMESTAMP

Más tipos en https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0/en/data-types.html

Bases de datos 13 / 152

# Creación de tablas: ejemplo

ID	NOMBRE	APELLIDOS	DNI	FECHA DE NACIMIENTO
3	Juan	Gómez Pérez	0000000-T	3 de mayo de 1983
67	Lucía	Álvarez León	99999999-R	7 de julio de 1995

```
CREATE TABLE corporacion.personas (
  id INTEGER UNIQUE NOT NULL,
  nombre VARCHAR(30) NOT NULL,
  apellidos VARCHAR(30) NOT NULL,
  dni VARCHAR(10) UNIQUE NOT NULL,
  fecha_nac DATETIME
);
```

Bases de datos 14 / 152

# **Claves primarias**

Toda definición de una tabla debe indicar una clave primaria

- Debe referenciar a uno o más atributos que identifiquen unívocamente cada fila
- El/los atributo/s deben declararse de la forma habitual

```
CREATE TABLE [schema.]nombre_tabla (
    ...
    PRIMARY KEY (atributo_1[, ..., atributo_n])
);
```

Bases de datos 15 / 152

# Claves primarias: ejemplo

ID	NOMBRE	APELLIDOS	DNI	FECHA DE NACIMIENTO
3	Juan	Gómez Pérez	0000000-T	3 de mayo de 1983
67	Lucía	Álvarez León	99999999-R	7 de julio de 1995

```
CREATE TABLE corporacion.personas (
id INTEGER UNIQUE NOT NULL,
nombre VARCHAR(30) NOT NULL,
apellidos VARCHAR(30) NOT NULL,
dni VARCHAR(10) UNIQUE NOT NULL,
fecha_nac DATETIME,
PRIMARY KEY (id)
);
```

Bases de datos 16 / 152

## Modificación de tablas

### Añadir un nuevo atributo:

```
ALTER TABLE [schema.]nombre_tabla
ADD definición_de_atributo;
```

### Modificar un atributo:

```
ALTER TABLE [schema.]nombre_tabla MODIFY definición_de_atributo;
```

### Eliminar un atributo:

```
ALTER TABLE [schema.]nombre_tabla DROP nombre_de_atributo;
```

Bases de datos 17 / 152

## Eliminación de tablas

Vaciar una tabla (eliminar todas sus filas pero mantener la estructura):

```
TRUNCATE TABLE [schema.]nombre_tabla;
```

Eliminar una tabla (todas sus filas y también la estructura):

```
DROP TABLE [schema.]nombre_tabla;
```

Bases de datos 18 / 152

# LENGUAJE DE MANIPULACIÓN DE DATOS

(Parte 1)

# Inserción de datos (I)

- Los datos deben añadirse fila a fila.
- Los datos añadidos deben cumplir las restricciones de la tabla:
  - La clave debe ser única.
  - No existirán valores nulos si se ha definido el atributo como NOT NULL.
  - Los tipos de datos deben coincidir.
  - No se admiten repeticiones si se ha definido el atributo como UNIQUE.

Bases de datos 20 / 152

# Inserción de datos (y II)

Inserción de una fila de datos:

```
INSERT INTO [schema.]tabla (atributo_1, ..., atributo_n)
VALUES (valor_1, ..., valor_n);
```

La lista de atributos es opcional. En ese caso, se asume el orden definido en el CREATE TABLE:

```
INSERT INTO [schema.]tabla
VALUES (valor_1, ..., valor_n);
```

Solo podrán omitirse columnas que no hayan sido definidas como NOT NULL.

Bases de datos 21 / 152

# Inserción de datos: ejemplos (I)

ID	NOMBRE	DNI	FECHA_NAC
3	Juan Gómez	0000000-T	3 de mayo de 1983
67	Lucía Duque	99999999-R	7 de julio de 1995
101	Diana Álvarez	12345678-Z	9 de diciembre de 2000

```
INSERT INTO corporacion.personas (id, nombre, dni, fecha_nac)
   VALUES (3, "Juan Gómez", "000000000-T", "1983-05-03");

INSERT INTO corporacion.personas
   VALUES (67, "Lucía Duque", "999999999-R", "1995-07-07");

INSERT INTO corporacion.personas (nombre, fecha_nac, dni, id)
   VALUES ("Diana Álvarez", "2000-12-09", "12345678-Z", 101);
```

Bases de datos 22 / 152

# Inserción de datos: ejemplos (y II)

Es posible insertar varias filas con una única sentencia INSERT INTO

ID	NOMBRE	DNI	FECHA_NAC
3	Juan Gómez	0000000-T	3 de mayo de 1983
67	Lucía Duque	99999999-R	7 de julio de 1995
101	Diana Álvarez	12345678-Z	9 de diciembre de 2000

```
INSERT INTO corporacion.personas VALUES
  (3,  "Juan Gómez",  "000000000-T",  "1983-05-03"),
  (67,  "Lucía Duque",  "99999999-R",  "1995-07-07"),
  (101,  "Diana Álvarez",  "12345678-Z",  "2000-12-09");
```

Bases de datos 23 / 152

# Valores por defecto

Es posible definir valores por defecto a los atributos.

- Se definen en la sentencia CREATE TABLE:
- Si no se especifica el valor al realizar el INSERT INTO, se pone el valor por defecto.

```
CREATE TABLE [schema.]tabla (
    ...
    atributo tipo [UNIQUE] [NOT NULL] [DEFAULT valor],
    ...
);
```

Bases de datos 24 / 152

### Generación automática de claves

- Es posible generar claves únicas de forma automática
- Se debe definir un atributo numérico como AUTO\_INCREMENT
- El atributo tomará un valor incremental cada vez que se inserte una nueva fila.
  - No debe especificarse su valor cuando se realiza el INSERT INTO

Bases de datos 25 / 152

### Modificación de filas

```
UPDATE [schema.]tabla
   SET atributo = {expresion|selectSQL|NULL|DEFAULT} [,...]
   [WHERE condición]
```

- tabla puede ser una tabla base o una vista actualizable
- El valor que se asigne a un atributo puede ser una expresión, el resultado de una subconsulta (que deberá ir entre paréntesis), el valor NULL o el valor por defecto del atributo.
- La modificación afectará a todas las filas que cumplan la condición. Si no se indica, afecta a todas la filas.

Bases de datos 26 / 152

# Modificación de filas: ejemplo

Incrementar un 15% el valor de la categoría de los conductores de Rivas

```
UPDATE conductores
SET categoria = categoría * 1.15
WHERE localidad = 'Rivas';
```

Establecer la categoría por defecto a todos los conductores de Loeches

```
UPDATE conductores
  SET categoria = DEFAULT
  WHERE localidad = 'Loeches';
```

Bases de datos 27 / 152

## Eliminación de filas

```
DELETE FROM [schema.]tabla
[WHERE condición]
```

- No se pueden eliminar partes de una fila
- Si no aparece la cláusula WHERE se vacía la tabla (se eliminan todas la filas)
- El borrado de una fila puede provocar el borrado de filas de otras tablas si no se han establecido políticas adecuadas de **integridad referencia**.

Eliminar todos los proyectos realizados al cliente Felipe Sol

```
DELETE FROM proyectos
WHERE cliente = 'Felipe Sol';
```

Bases de datos 28 / 152

# ¿Qué es la integridad referencial?

Restricciones referenciales de acuerdo con un conjunto predefinido de reglas para INSERT, UPDATE Y DELETE que gobiernan las operaciones de inserción, borrado, actualización y carga sobre tablas relacionadas mediante claves primarias y claves ajenas

 Se encarga de conservar y garantizar automáticamente la integridad de todos los datos almacenados

Bases de datos 29 / 152

# Integridad referencial: ejemplo

Supongamos que tenemos las siguientes tablas:

### **EMPLEADOS**

ID_E	NOMBRE	APELLIDOS	ID_D
11	Fernando	Ruíz Pérez	2
67	Raúl	Gómez García	4

### **DEPARTAMENTOS**

ID_D	NOMBRE
2	I+D+i
4	Dirección y gobierno

¿Puedo borrar el departamento 2 sin que afecte a Fernando? ¿Puedo actualizar el departamento 4 sin que afecte a Raúl?

Bases de datos 30 / 152

## Restricción referencia

Para mantener la integridad referencial debemos añadir restricciones referenciales cuando definimos las tablas

- Una restricción referencial permite "vincular" la clave foránea de una tabla con la clave primaria de otra tabla (o la misma)
- Se deben definir las opciones de integridad referencial:
  - Política de actualización.
  - Política de borrado.

Bases de datos 31 / 152

# Restricción referencial en SQL

```
CREATE TABLE corp.departamentos (
 id d
                   INTEGER
                            UNIQUE NOT NULL
AUTO INCREMENT,
 nombre VARCHAR(60) NOT NULL,
 PRIMARY KEY (id d)
);
CREATE TABLE corp.empleados (
      INTEGER UNIQUE NOT NULL AUTO_INCREMENT,
 id e
 nombre VARCHAR(60) NOT NULL,
  apellidos VARCHAR(60) NOT NULL,
 id d
            INTEGER
                       NOT NULL,
 PRIMARY KEY (id e),
 CONSTRAINT [nombre restriccion]
   FOREIGN KEY (id d)
   REFERENCES copr.departamentos (id d)
   [ON DELETE opcion delete]
   [ON UPDATE opcion update]
);
```

Bases de datos 32 / 152

# Reglas de integridad referencial

- ON DELETE  $\rightarrow$  ¿qué sucede con la clave foránea al eliminar la clave primaria?
- ON UPDATE  $\rightarrow$  ¿qué sucede con la clave foránea al actualizar la clave primaria?
- Cuatro opciones:
  - RESTRICT (o NO ACTION)<sup>1</sup>: impide la propagación de la operación. **Opción por defecto**.
  - SET NULL: se pone a NULL la clave ajena, siempre que sea posible.
  - CASCADE: se propaga la operación.
  - SET DEFAULT: se pone al valor por defecto la clave ajena, si es posible.

<sup>1</sup> La diferencia entre ambas es que RESTRICT realiza las comprobaciones inmediatamente, mientras que NO ACTION las aplaza. En el caso concreto de MySQL, como no implementa comprobaciones diferidas, no hay diferencia entre ambas.

Bases de datos 33 / 152

# Restricción referencial: ejemplo

```
CREATE TABLE corp.departamentos (
           INTEGER UNIQUE NOT NULL AUTO_INCREMENT,
 id d
 nombre VARCHAR(60) NOT NULL,
 PRIMARY KEY (id)
);
CREATE TABLE Corp.empleados (
      INTEGER UNIQUE NOT NULL AUTO_INCREMENT,
 id e
 nombre VARCHAR(60) NOT NULL,
 apellidos VARCHAR(60) NOT NULL,
 id d
      INTEGER NOT NULL,
 PRIMARY KEY (id),
 CONSTRATNT
   FOREIGN KEY (id_d)
   REFERENCES copr.departamentos (id_d)
   ON DELETE NO ACTION
   ON UPDATE CASCADE
);
```

Bases de datos 34 / 152

## Estructura referencial

Conjunto de tablas y restricciones entre ellas de modo que cada tabla del conjunto es padre o dependiente de otra u otras del mismo conjunto

• Gráficamente se indica una flecha desde la clave foránea a la clave primaria.

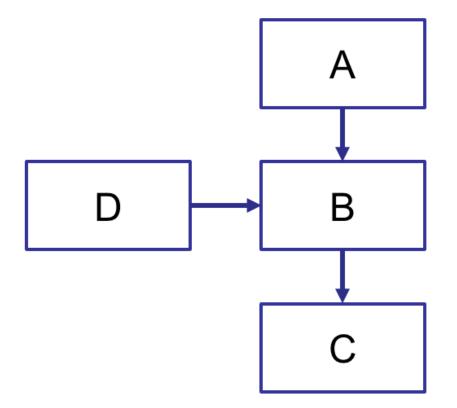
Existen tres tipos de estructuras:

- Lineal.
- Cíclica.
- Cíclica-autoreferencial.

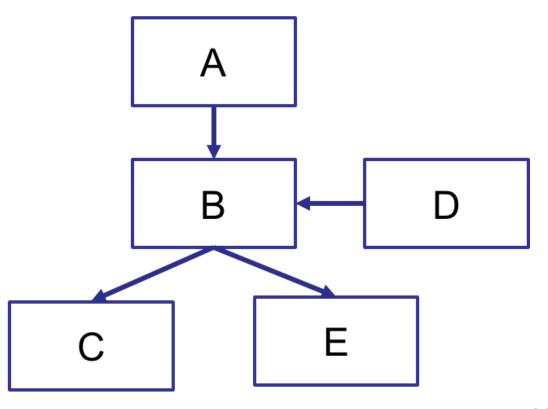
Bases de datos 35 / 152

# Estructura lineal (I)

Ejemplo 1:



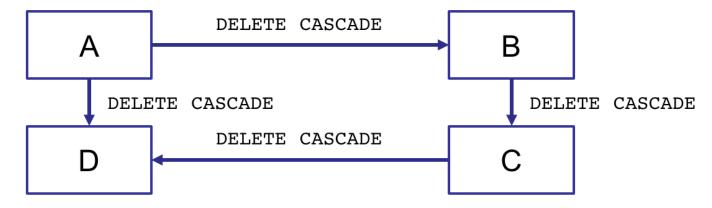
Ejemplo 2:



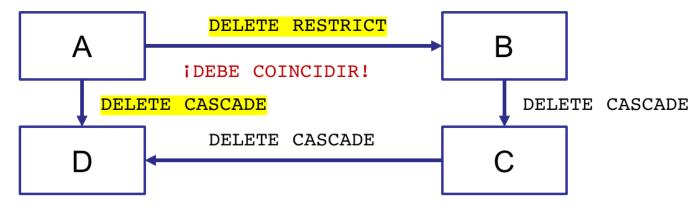
Bases de datos 36 / 152

#### Estructura lineal (y II)

#### Estructura válida:



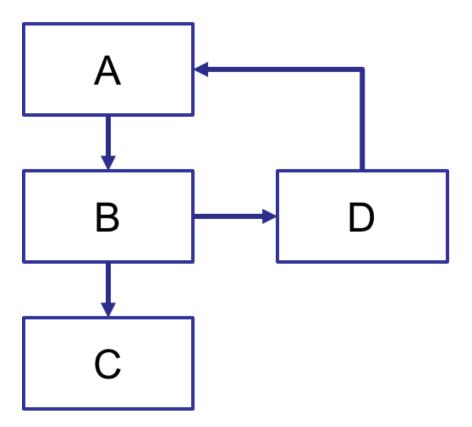
#### Estructura inválida:



Bases de datos 37 / 152

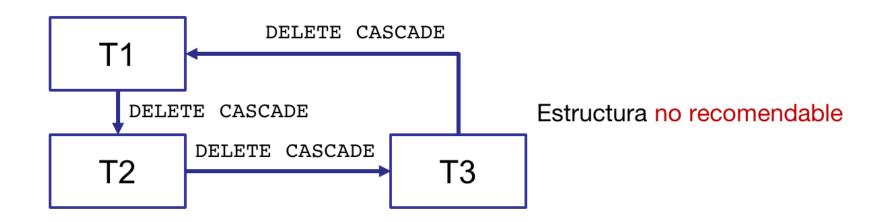
### Estructura cíclica (I)

Ejemplo:



Bases de datos 38 / 152

#### Estructura cíclica (II)



11:	
PKT1	FKT3
T1A	T3A
T1B	T3A
T1C	Т3В

PKT2	FKT1
T2A	T1A
T2B	T1B

**T2**:

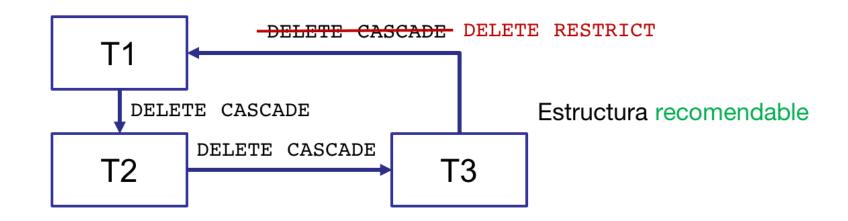
PKT3	FKT2
ТЗА	T2A
T3B	T2B

T3:

Eliminamos de T1 la fila con clave T1A. ¿Qué sucede?

Bases de datos 39 / 152

#### Estructura cíclica (y III)



11:	
PKT1	FKT3
T1A	T3A
T1B	T3A
T1C	T3B

PKT2	FKT1
T2A	T1A
T2B	T1B

**T2**:

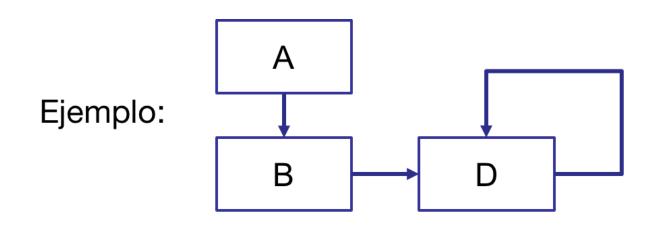
PKT3	FKT2
ТЗА	T2A
ТЗВ	T2B

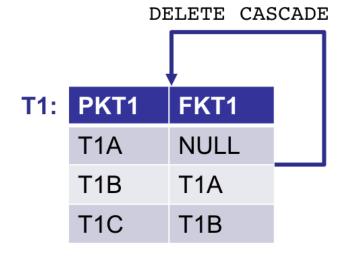
T3:

Eliminamos de T1 la fila con clave T1A. ¿Qué sucede?

Bases de datos 40 / 152

#### Estructura cíclica autoreferencial





Eliminamos de T1 la fila con clave T1A. ¿Qué sucede?

Bases de datos 41 / 152

# LENGUAJE DE CONSULTA DE DATOS

#### Consultas con SQL (I)

La sintaxis para realizar consultas con SQL es la siguiente:

```
SELECT [DISTINCT | ALL] {*|expresión [[AS] alias] [,...]}
FROM tabla [[AS] alias] [,...]
[WHERE condición]
[GROUP BY lista_de_atributos
[HAVING condición_de_grupo]]
[ORDER BY lista_de_atributos [ASC|DESC]];
```

Bases de datos 43 / 152

#### Consultas con SQL (y II)

- SELECT: indica la información que se desea obtener
- FROM: especifica la tabla (o tablas) en las que se encuentra los atributos implicados en la consulta
- WHERE: define la condición de búsqueda
- GROUP BY: permite agrupar los resultados
- HAVING: especifica condiciones de grupo (sólo se se emplea GROUP BY)
- ORDER BY: ordena los resultados

Bases de datos 44 / 152

#### **Operadores**

SQL define los siguientes operadores para expresar condiciones de fila (WHERE) o grupo (HAVING).

- De comparación: <, <=, >, >=, <>, =
- Lógicos: AND, OR, NOT
- De rango: BETWEEN ... AND ...
- De cadenas: LIKE
- De conjuntos: IN
- IS NULL
- Cuantificadores: ANY, SOME, ALL
- Existenciales: EXISTS

Bases de datos 45 / 152

# Base de datos de ejemplo

#### **Proyectos**

CodP	Descripcion	Localidad	Cliente	Telefono
P01	Garaje	Arganda	Felipe Sol	600111111
P02	Solado	Rivas	José Pérez	912222222
P03	Garaje	Arganda	Rosa López	666999666
P04	Techado	Loeches	José Perez	913333333
P05	Buhardilla	Rivas	Ana Botijo	NULL

#### **Conductores**

CodC	Nombre	Localidad	Categoria
C01	José Sánchez	Arganda	18
C02	Manuel Díaz	Arganda	15
C03	Juan Pérez	Rivas	20
C04	Luis Ortiz	Arganda	18
C05	Javier Martín	Loeches	12
C06	Carmen Pérez	Rivas	15

#### **Maquinas**

CodM	Nombre	PrecioHora
M01	Excavadora	90
M02	Hormigonera	60
M03	Volquete	70
M04	Apisonadora	110

#### Trabajos

CodC	CodM	CodP	Fecha	Tiempo
C02	M03	P01	9/10/11	100
C03	M01	P02	9/10/11	200
C05	M03	P02	9/10/11	150
C04	M03	P02	9/10/11	90
C01	M02	P02	9/12/11	120
C02	M03	P03	13/9/11	30
C03	M01	P04	15/9/11	300
C02	M03	P02	15/9/11	NULL
C01	M03	P04	15/9/11	180
C05	M03	P04	15/9/11	90
C01	M02	P04	17/9/11	NULL
C02	M03	P01	18/9/11	NULL

Bases de datos 46 / 152

#### Recuperación simple

Obtener todos los datos de todos los proyectos

```
SELECT codP, descripcion, localidad, cliente, telefono
  FROM proyectos;
SELECT * -- equivale a todas las columnas de la tabla
  FROM proyectos;
```

Obtener los códigos de máquina CodM para todas las máquinas utilizadas

```
-- Necesitamos poner DISTINCT para no devolver
-- códigos repetidos
SELECT DISTINCT codM
FROM trabajos;
```

Bases de datos 47 / 152

#### Cláusula DISTINCT

Elimina los valores duplicados del resultado. Por ejemplo, para la consulta *Obtener las localidades de los conductores* 

SELECT localidad FROM conductores;

Arganda
Arganda
Rivas
Arganda
Loeches

Rivas

SELECT DISTINCT localidad FROM conductores;



Bases de datos 48 / 152

# Cláusula WHERE (I)

La cláusula WHERE contiene una condición simple o compuesta para filtrar filas.

Obtener los códigos de los conductores de Arganda

```
SELECT codC
FROM conductores
WHERE localidad = 'Arganda';
```

CodC C01 C02

C04

Bases de datos 49 / 152

### Cláusula WHERE (y II)

Obtener los códigos de los conductores de Arganda que tengan categoría inferior a 18

```
SELECT codC

FROM conductores

WHERE localidad = 'Arganda'

AND categoria < 18;
```

CodC

C02

Bases de datos 50 / 152

#### **Operador BETWEEN**

- Establece una comparación en un rango.
- Se utiliza con valores numéricos o de fecha.
- También se puede utilizar NOT BETWEEN.

Obtener el nombre de las máquinas cuyo precio por hora esté comprendido entre 70 y 90 euros

```
SELECT nombre, precioHora
FROM maquinas
WHERE precioHora BETWEEN 70 AND 90;
```



Bases de datos 51 / 152

#### **Operador LIKE**

Establece una comparación entre cadenas de caracteres con la inclusión de comodines:

- %: secuencia de cero o más caracteres.
- <u>\_</u>: sustituye a un único carácter.

Obtener los conductores que se apellidan 'Pérez'

```
SELECT nombre
FROM conductores
WHERE nombre LIKE '%Pérez%';
```

**Nombre** 

Bases de datos 52 / 152

### Operador IN (I)

Comprueba la pertenencia de un valor a un conjunto dado.

Obtener el nombre de los conductores que residan en Arganda o Rivas

SELECT nombre FROM conductores WHERE localidad IN ('Arganda', 'Rivas');

#### Nombre

José Sánchez

Manuel Díaz

Juan Pérez

Luis Ortiz

Carmen Pérez

Bases de datos 53 / 152

#### Operador IN (y II)

También se puede utilizar con el modificador NOT.

Obtener el nombre de los conductores que no sean de Arganda

SELECT nombre FROM conductores WHERE localidad NOT IN ('Arganda');

#### **Nombre**

Juan Pérez

Carmen Pérez

Javier Martín

Bases de datos 54 / 152

#### Operador IS NULL

Comprueba si un valor es nulo (no nulo con IS NOT NULL)

No se puede conseguir con los operadores de igualdad = o diferencia <>.

Obtener los partes de trabajo que no figuren con el tiempo empleado

SELECT codC, codM, codP, fecha FROM trabajos WHERE tiempo IS NULL;

CodC	CodM	CodP	Fecha
C02	M03	P02	15/09/11
C01	M02	P04	17/09/11
C02	M03	P01	18/09/11

Bases de datos 55 / 152

# **Operadores ALL y ANY**

Permiten comparar valores con respecto de un conjunto

- El segundo operando debe ser una subconsulta.
- Van acompañados de un operador de comparación (>, >=, <, <=, =, <>):
- Comprueba que la condición se cumple para todos (ALL) o al menos para uno (ANY)
- ANY implica que la condición se cumpla respecto de, al menos, un elemento del conjunto.

Obtener proyectos que no sean ninguna de las localidades de aquellos conductores con categoría superior a 17:

Bases de datos 56 / 152

#### **Operador EXISTS**

Indica la existencia o no de un conjunto

- El operando suele ser una subconsulta
- Devuelve TRUE o FALSE dependiendo si la subconsulta devuelve resultado o no, respectivamente

Obtener nombres de las máquinas que se han utilizado en el proyecto P03

Bases de datos 57 / 152

#### Operadores UNION, MINUS e INTERSECT

Unión, diferencia e intersección respectivamente entre conjuntos de resultados

 Los conjuntos deben ser unión-compatibles (en esencia, mismas columnas de datos compatibles)

```
SelectSQL {UNION | MINUS | INTERSECT} [ALL] SelectSQL
```

La opción ALL **no** elimina duplicados

Bases de datos 58 / 152

#### Operador UNION (I)

Las consultas a unir tienen que estar definidas sobre los mismos dominios.

Obtener los códigos de aquellos conductores que residan en Rivas o tengan categoría inferior a 18

```
SELECT codC
FROM conductores
WHERE localidad = 'Rivas'

UNION

SELECT codC
FROM conductores
WHERE categoria < 18;
```

Bases de datos 59 / 152

### Operador UNION (y II)

Pueden concatenarse varios UNION.

Obtener los códigos de aquellos conductores que residan en Rivas o tengan categoría inferior a 18 o hayan manejado la máquina M01

```
SELECT codC
FROM conductores
WHERE localidad = 'Rivas'
UNION ALL
SELECT codC
FROM conductores
WHERE categoria < 18
UNION ALL
SELECT codC
FROM trabajos
WHERE codM = 'M01';
```

Bases de datos 60 / 152

#### **Operador MINUS**

Elimina las filas del primer operando que se encuentren en el segundo

• MySQL no soporta este operador, por lo que hay que usar NOT IN en su lugar.

Obtener los códigos de aquellos conductores que tengan categoría inferior a 18 y no hayan trabajado con la máquina M03

```
SELECT codC
FROM conductores
WHERE categoria < 18 AND codC NOT IN (
   SELECT codC
   FROM trabajos
   WHERE codM = 'M03'
);</pre>
```

Bases de datos 61 / 152

#### Operador INTERSECT

Obtiene las filas comunes al resultado de dos subconsultas. **MySQL no soporta este operador**, por lo que hay que usar IN en su lugar

Obtener los códigos de los conductores que hayan utilizado las máquinas M01 y M03

```
SELECT codC
FROM trabajos
WHERE codM = 'M01' AND codC IN (
   SELECT codC
   FROM trabajos
   WHERE codM = 'M03'
);
```

Bases de datos 62 / 152

#### **Funciones agregadas**

Cinco funciones que permiten combinar los resultados de varias filas

- COUNT: cuenta el número de filas considerando valores duplicados y nulos
- AVG: media aritmética de un atributo o expresión numérica
- SUM: suma de atributos o expresiones numéricas
- MAX: valor máximo de una atributo
- MIN: valor mínimo de un atributo

Bases de datos 63 / 152

#### Funciones agregadas: ejemplos (I)

Obtener el número total de proyectos en los se está trabajando

```
SELECT COUNT(*) FROM trabajos; -- Devuelve 12
```

Obtener el número total de máquinas que se han utilizado en 'P02'

```
SELECT COUNT(DISTINCT codM) FROM trabajos WHERE codP = 'P02'; -- Devuelve 3
```

Obtener el precio medio por hora de las máquinas

```
SELECT AVG(precioHora) FROM maquinas; -- Devuelve 84
```

Bases de datos 64 / 152

#### Funciones agregadas: ejemplos (y II)

Obtener el máximo para el nombre y el precioHora de las máquinas

```
SELECT MAX(nombre), MAX(precioHora) FROM maquinas; -- Devuelve (Volquete, 10)
```

Obtener la máxima fecha, el mínimo tiempo y la suma y media del tiempo de la tabla trabajos

```
SELECT MAX(fecha), MIN(tiempo), SUM(tiempo), AVG(tiempo)
FROM trabajos; -- Devuelve (18/09/11, 20, 1260, 140)
```

Contar el número de filas de la tabla trabajos, número de valores de la columna tiempo y número de valores distintos de dicha columna

```
SELECT COUNT(*), COUNT(tiempo), COUNT(DISTINCT tiempo)
FROM trabajos; -- Devuelve (12, 9, 8)
```

Bases de datos 65 / 152

### Cláusula GROUP BY (I)

Agrupa los resultados en base a una clave, devolviendo una única fila por grupo

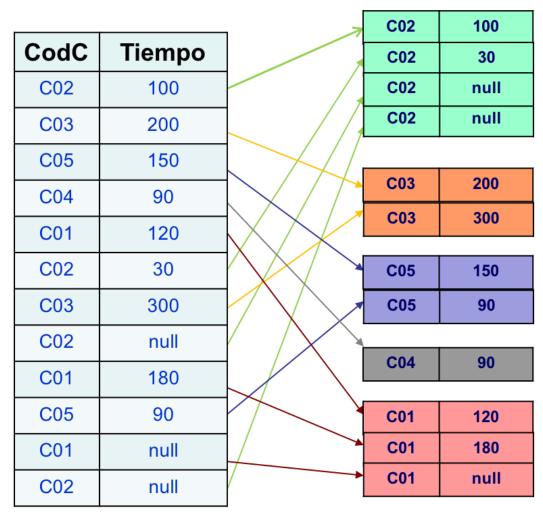
- Todo atributo que aparezca en el SELECT debe aparecer en el GROUP BY
- Suele combinarse con funciones agregadas

Obtener por cada conductor que haya trabajado, el código de éste y la cantidad total de tiempo empleado

```
SELECT codC, SUM(tiempo)
FROM trabajos
GROUP BY codC;
```

Bases de datos 66 / 152

# Cláusula GROUP BY (y II)



SELECT codC, SUM(tiempo)
FROM trabajos
GROUP BY codC;

CodC	SUM(Tiempo)
C01	300
C02	130
C03	500
C04	90
C05	240

Bases de datos 67 / 152

# Cláusula HAVING (I)

Condición aplicada a los grupos generados por la cláusula GROUP BY

Obtener para los conductores que figuren con más de un trabajo realizado, la suma de tiempos trabajados

```
SELECT codC, SUM(tiempo)
FROM trabajos
GROUP BY codC
HAVING COUNT(*) > 1;
```

CodC	SUM(Tiempo)
C01	300
C02	130

Bases de datos 68 / 152

### Cláusula HAVING (II)

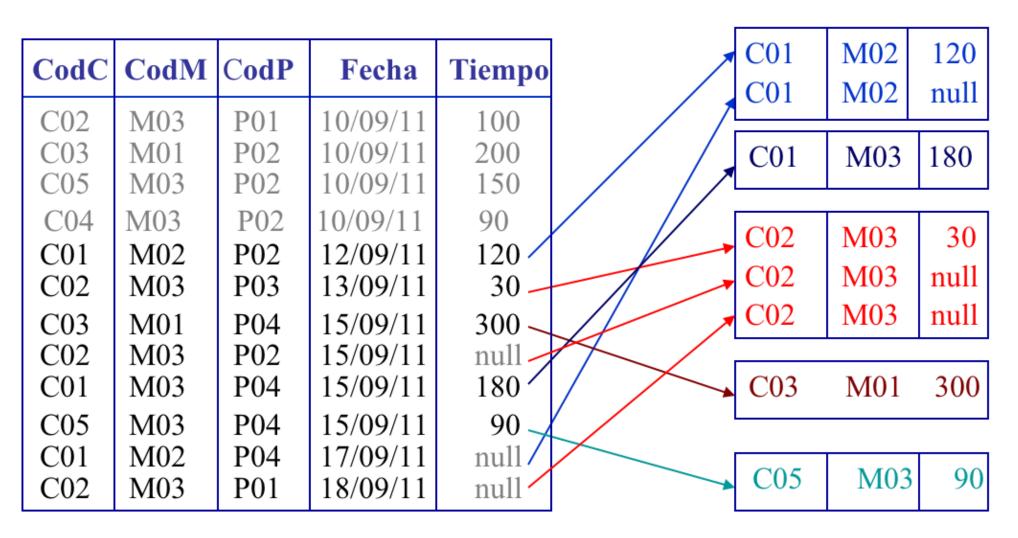
Obtener para los conductores que hayan utilizado la misma máquina más de una vez entre el 12/09/02 y el 18/09/02, el código de conductor, el código de máquina y el tiempo total empleado

```
SELECT codC, codM, SUM(tiempo) FROM trabajos
WHERE fecha BETWEEN '12/09/11' AND '18/09/11'
GROUP BY codC, codM HAVING COUNT(*) > 1;
```

CodC	CodM	SUM(Tiempo)
C01	M02	120
C02	M03	30

Bases de datos 69 / 152

### Cláusula HAVING (y III)



Bases de datos 70 / 152

### Cláusula ORDER BY (I)

- Permite ordenar los resultados de una consulta en función de uno o varios campos.
- Los atributos de ordenación deben aparecer en el SELECT.
- Se puede ordenar en sentido inverso mediante el modificador DESC.

#### Sintaxis:

```
ORDER BY atributo_1 [DESC] [,...]
```

Bases de datos 71 / 152

### Cláusula ORDER BY (y II)

Obtener los partes de trabajo correspondientes al proyecto P04 ordenados ascendentemente por conductor y máquina

```
SELECT CodC, CodM, CodP FROM trabajos
WHERE codP = 'P04' ORDER BY codC, codM;
```

CodC	CodM	CodP
C01	M02	P04
C01	M03	P04
C03	M01	P04
C05	M03	P04

Bases de datos 72 / 152

## Alias de columnas

Es posible modificar el nombre de una columna como resultado de una consulta

- Permite distinguir entre dos columnas con el mismo nombre
- Los alias pueden ir entre comillas `para definir alias que contengan caracteres especiales

#### Sintaxis:

```
SELECT atributo_1 [[AS] alias_1] [,...]
```

Bases de datos 73 / 152

# Alias de columnas: ejemplo

Obtener el código (como 'cod conductor') y el nombre de aquellos conductores de Rivas

```
SELECT codC AS `cod conductor`, nombre
FROM conductores
WHERE localidad = 'Rivas';
```

cod conductor	nombre
C03	Juan Pérez
C06	Carmen Pérez

Bases de datos 74 / 152

## Alias de tablas

Es posible modificar el nombre de una tabla para su uso dentro de una consulta

• Permite hacer más legibles consultas complicadas

#### Sintaxis:

```
FROM tabla_1 [[AS] alias_1] [,...]
```

Bases de datos 75 / 152

# Expresiones en la cláusula SELECT

Se permite añadir expresiones en las que aparezcan atributos y/o constantes y operadores aritméticos

• Deben definirse junto a los atributos a devolver por el SELECT

```
SELECT nombre, 'coste final:' AS texto, (precioHora*1.15) AS nuevoPrecio
FROM maquinas WHERE precioHora < 110;</pre>
```

nombre	texto	nuevoPrecio
Excavadora	coste final:	103,50
Hormigonera	coste final:	79,35
Volquete	coste final:	80,50

Bases de datos 76 / 152

## Consultas con más de una tabla

Se permite seleccionar dos tablas para obtener información común

- Suele realizarse mediante la Unión Natural o Join:
  - Subconjunto del producto cartesiano de dos tablas en las que se seleccionan las filas con el mismo valor de los atributos comunes
- Debe existir al menos un atributo común entre las tablas participantes
  - Habitualmente se emparejan las claves primarias con las claves foráneas

Bases de datos 77 / 152

## Consultas con más de una tabla: ejemplos

Obtener nombres de conductores que han utilizado la máquina 'M02'

```
-- Consulta anidada:
SELECT nombre FROM conductores
WHERE codC IN (SELECT codC FROM trabajos WHERE codM = 'M02');
```

```
-- Join implícito:
SELECT nombre FROM conductores, trabajos
WHERE conductores.codC = trabajos.codC
AND codM = 'M02';
```

```
-- Join explícito:
SELECT nombre FROM conductores INNER JOIN trabajos
ON conductores.codC = trabajos.codC
WHERE codM = 'M02';
```

Bases de datos 78 / 152

## **Consultas anidadas**

Las consultas anidadas establecen una comparación entre dos operandos

- Operador IN.
- Operador ANY.
- Operador ALL.
- Operador de comparación (<, <=, >, >=, =, <>).
- Operador EXISTS.

Bases de datos 79 / 152

# Consultas anidadas: ejemplos (I)

#### Operador IN

Obtener la descripción y cliente de aquellos proyectos en los que hayan trabajado máquinas con un precio hora superior a 75 conducidas por conductores de Rivas

```
SELECT descripcion, cliente FROM proyectos
WHERE codP IN (SELECT codP FROM trabajos
WHERE codM IN (SELECT codM FROM maquinas
WHERE precioHora > 75)
AND codC IN (SELECT codC FROM conductores
WHERE localidad = 'Rivas'));
```

Bases de datos 80 / 152

# Consultas anidadas: ejemplos (II)

Operador ANY

Obtener los trabajadores con categoría inferior a la de algún trabajador de Arganda

```
SELECT nombre FROM conductores
WHERE categoria < ANY (SELECT categoria FROM conductores
WHERE localidad = 'Arganda');
```

Bases de datos 81 / 152

## Consultas anidadas: ejemplos (III)

Operador ALL

Obtener conductores que no ha participado en el proyecto 'P01'

Bases de datos 82 / 152

# Consultas anidadas: ejemplos (IV)

Operador de comparación

Obtener el conductor de Arganda que tenga la categoría más alta de entre los que sean de Arganda

Bases de datos 83 / 152

## Consultas anidadas: ejemplos (y V)

Operador EXISTS

Encontrar todos los conductores que no tengan un homónimo en la misma localidad

Bases de datos 84 / 152

## **Consultas**

El alcance (scope) de las «variables» de una subconsulta se limita a la subconsulta y sus descendientes

La consulta **es incorrecta**, porque T1 no es visible desde la segunda subconsulta.

Bases de datos 85 / 152

# Join implícito

Se debe poner una condición de unión en el WHERE por cada atributo común entre las tablas relacionadas que figuren en la cláusula FROM

Obtener para cada máquina utilizada de precio hora superior a 80, el nombre del conductor, la descripción del proyecto y el nombre de la máquina

```
SELECT c.nombre AS cond, descripcion, m.nombre AS maq
FROM conductores c, trabajos t, proyectos p, maquinas m
WHERE c.codC = t.codC
AND t.codP = p.codP
AND t.codM = m.codM
AND precioHora > 80;
```

Bases de datos 86 / 152

# Cláusula JOIN (explícito)

```
FROM tabla_1 [tipo_join] JOIN tabla_2 ON condicion_join
```

- INNER: Unión natural (por defecto). Sólo se tienen en cuenta filas con igualdad en los atributos comunes
- LEFT [OUTER]: Se tienen en cuenta todas las filas de la tabla del primer operando (izquierda)
- RIGHT [OUTER]: Se tienen en cuenta todas las filas de la tabla del segundo operando (derecha)
- FULL [OUTER]: Se tienen en cuenta todas las filas de ambas tablas

#### Condición:

```
tabla_1.atributo_común = tabla_2.atributo_comun
```

Bases de datos 87 / 152

## Cláusula INNER JOIN

Obtener el nombre del conductor y tiempo empleado para aquellos trabajos realizados el 10/09/11

```
SELECT nombre, tiempo FROM conductores INNER JOIN trabajos
ON conductores.codC = trabajos.codC
WHERE fecha = '10/09/11';
```

Nombre	tiempo
Lidia García	100
Juan Pérez	200
Luisa Ortiz	90
Javier Martín	150

Bases de datos 88 / 152

## Cláusula NATURAL JOIN

Si los atributos comunes tienen el mismo nombre (y dominio), puede emplearse NATURAL JOIN en lugar de INNER JOIN y no poner la cláusula ON

Obtener el nombre del conductor y tiempo empleado para aquellos trabajos realizados el 10/09/11

```
SELECT nombre, tiempo
FROM conductores NATURAL JOIN trabajos
WHERE fecha = '10/09/11';
```

**CUIDADO**: unirá todas las columnas comunes que dispongan del mismo nombre y dominio, sin importar si estas representan la misma información

Bases de datos 89 / 152

# INNER JOIN vs LEFT, RIGHT y FULL (I)

#### INNER JOIN:

```
SELECT nombre, codM, codP, tiempo FROM conductores
INNER JOIN trabajos
ON conductores.codC = trabajos.codC
WHERE localidad = 'Rivas';
```

nombre	codM	codP	tiempo
Lidia García	P02	M01	200
Lidia García	P04	M01	300

Bases de datos 90 / 152

# INNER JOIN VS LEFT, RIGHT y FULL (II)

#### LEFT JOIN:

```
SELECT nombre, codM, codP, tiempo
FROM conductores LEFT JOIN trabajos
          ON conductores.codC = trabajos.codC
WHERE localidad = 'Rivas';
```

nombre	codM	codP	tiempo
Juan Pérez	P02	M01	200
Juan Pérez	P04	M01	300
Carmen Pérez	NULL	NULL	NULL

Bases de datos 91 / 152

# INNER JOIN vs LEFT, RIGHT y FULL (III)

#### RIGHT JOIN:

```
SELECT nombre, codM, codP, tiempo
FROM trabajos RIGHT JOIN conductores
          ON conductores.codC = trabajos.codC
WHERE localidad = 'Rivas';
```

nombre	codM	codP	tiempo
Juan Pérez	P02	M01	200
Juan Pérez	P04	M01	300
Carmen Pérez	NULL	NULL	NULL

Bases de datos 92 / 152

# INNER JOIN VS LEFT, RIGHT y FULL (y IV)

#### FULL JOIN:

SELECT nombre, codM, descripcion, tiempo
FROM conductores c
FULL JOIN trabajos t ON c.codC = t.codC
FULL JOIN proyectos p ON t.codP = p.codP
WHERE c.localidad = 'Rivas'
OR p.localidad = 'Rivas';

nombre	codM	codP	tiempo
José Sánchez	M02	Solado	120
Manuel Díaz	M03	Solado	NULL
Juan Pérez	M01	Solado	200
Juan Pérez	M01	Techado	300
Luis Ortiz	M03	Solado	90
Javier Martín	M03	Solado	150
Carmen Pérez	NULL	NULL	NULL
NULL	NULL	Buhardilla	NULL

Bases de datos 93 / 152

## **Vistas**

Tabla virtual cuyo contenido está definido por una consulta

• Suelen emplearse para simplificar y personalizar una base de datos

```
CREATE VIEW [schema.]nombre_vista [nombre_columna [,...]]
  AS select_sql
  [WITH CHECK OPTIONS]
```

Si no se definen los nombres de las columnas se emplean los definidos en el SELECT SQL

• WITH CHECK OPTIONS fuerza a que toda las instrucción de modificación de datos que se ejecuten en la vista sigan los criterios establecidos en el SELECT SQL.

Bases de datos 94 / 152

# LENGUAJE DE MANIPULACIÓN DE DATOS

(Parte 2)

## Procedimientos, funciones y triggers

Como complemento a las sentencias INSERT, UPDATE y DELETE, y para solventar las limitaciones de estas, dentro del lenguaje SQL también podemos encontrar:

- **Procedimientos almacenados**: ejecutan tareas complejas con múltiples sentencias SQL. Reutilizables y mejoran el rendimiento.
- **Funciones**: devuelven un valor y se usan en consultas. Ideales para cálculos reutilizables.
- **Triggers**: se activan automáticamente tras **INSERT**, **UPDATE** o **DELETE**. Usados para validación de datos.

Bases de datos 96 / 152

### Procedimiento almacenado

Subrutina que se almacena en una base de datos

- Similar a un subprograma en cualquier otro lenguaje de programación
- Cuenta con un nombre, una lista de parámetros y sentencias SQL
- Ventajas:
  - Rápidos: El SGBD puede aprovechar hasta la caché y además posibilita evitar tráfico de red
  - **Portables**: Son fácilmente migrables entre servidores
  - Fuentes disponibles: Accesible desde la propia base de datos

Bases de datos 97 / 152

# Creación de un procedimiento

```
CREATE PROCEDURE nombre_procedimiento ([param [,...]])
BEGIN
   cuerpo_procedimiento
END
```

Los parámetros `param`` tienen la siguiente sintaxis:

```
[ IN | OUT | INOUT ] nombre_parametro tipo_parametro
```

El cuerpo estará formado por sentencias SQL válidas

Bases de datos 98 / 152

## Procedimientos: ejemplo (I)

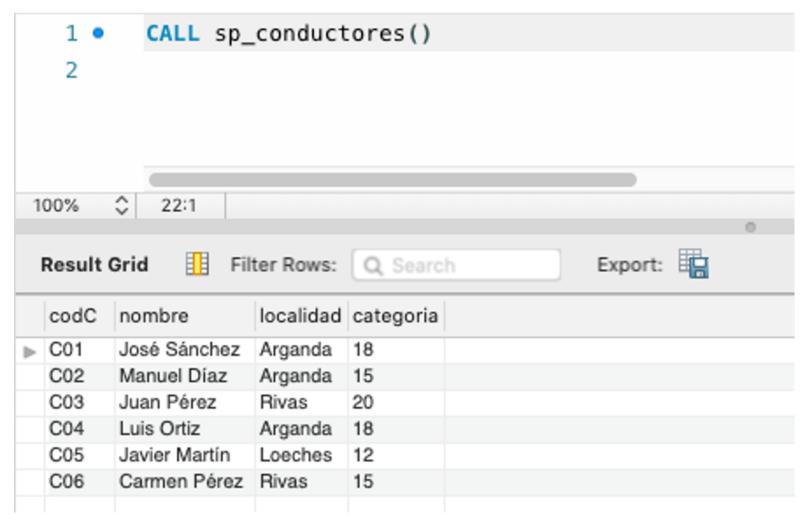
```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE sp_conductores ()
BEGIN
SELECT * FROM conductores;
END$$
DELIMITER ;
```

Importante: Cambiar el delimitador de fin de línea por defecto de SQL

- Así se evita que el ; dentro del procedimiento se interprete como fin del mismo
- Para ello usamos el operador DELIMITER.

Bases de datos 99 / 152

## Procedimientos: ejemplo (y II)



Bases de datos 100 / 152

# Parámetros del procedimiento

Los parámetros de un procedimiento pueden sertres tipos

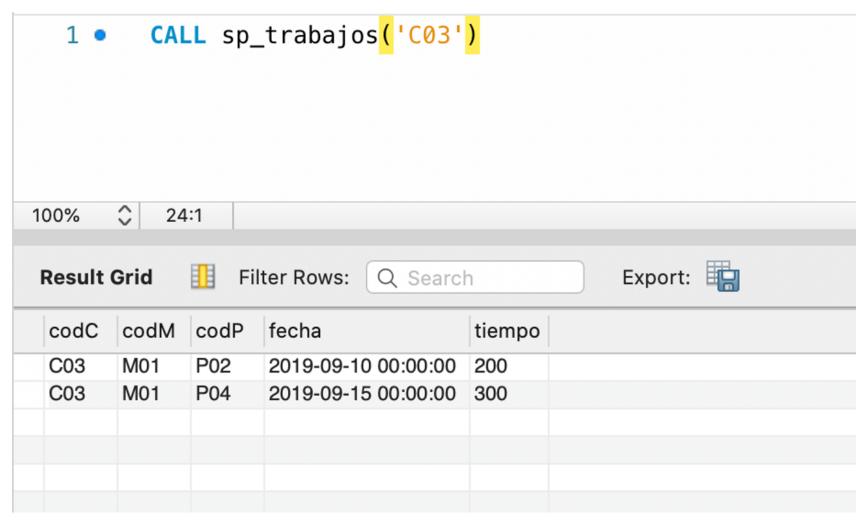
- IN (por defecto): El procedimiento puede modificar el valor, pero la modificación no es visible para el invocador cuando el procedimiento acaba
- OUT: Su valor inicial es NULL dentro del procedimiento, y su valor es visible para el invocador cuando el procedimiento acaba
- INOUT: El parámetro se inicializa en la llamada, puede ser modificado por el procedimiento, y cualquier cambio hecho por el procedimiento es visible tras la ejecución

Bases de datos 101 / 152

# Ejemplo: parámetro de entrada (I)

Bases de datos 102 / 152

# Ejemplo: parámetro de entrada (y II)



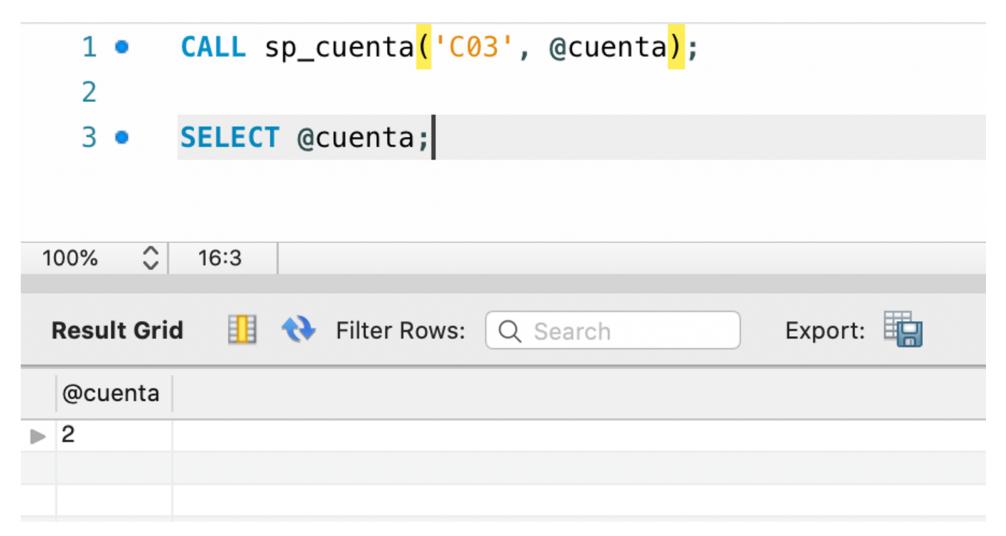
Bases de datos 103 / 152

# Ejemplo: parámetro de salida (I)

```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE sp_cuenta (IN conductor VARCHAR(3),
                            OUT num_trabajos INTEGER)
BEGIN
    SELECT count(*) INTO num_trabajos
    FROM trabajos
    WHERE codC = conductor;
END$$
DELIMITER;
CALL sp_cuenta('C03', @cuenta);
SELECT @cuenta;
```

Bases de datos 104 / 152

# Ejemplo: parámetro de salida (y II)

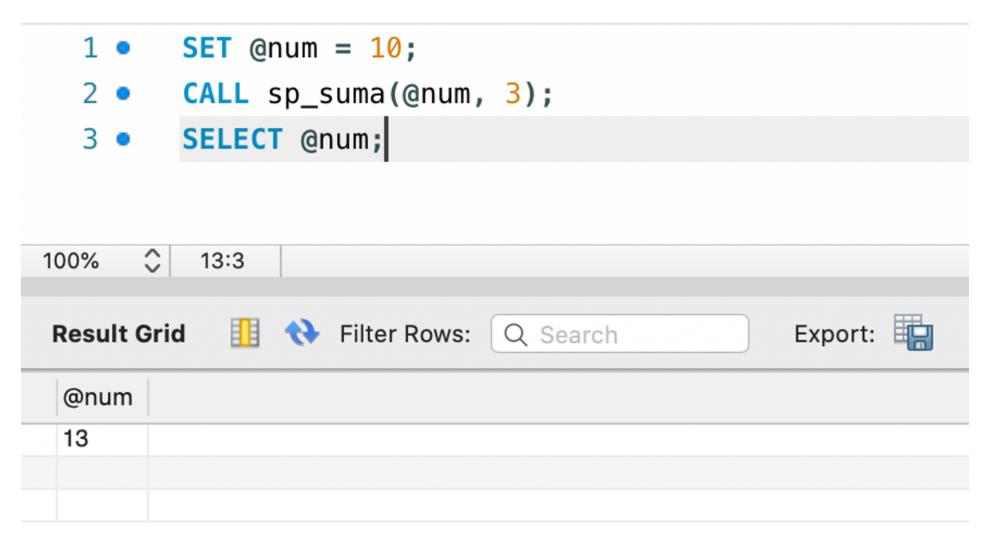


Bases de datos 105 / 152

## Ejemplo: parámetro de entrada/salida (I)

Bases de datos 106 / 152

## Ejemplo: parámetro de entrada/salida (y II)



Bases de datos 107 / 152

## Variables y variables de usuario

Ya hemos visto cómo se declaran variables de usuario: anteponiendo una @ delante del nombre

```
SET @miVar = 10; -- Asignar valor
SELECT @miVar; -- Consultar valor
```

Se pueden declarar variables locales en los procedimientos usando DECLARE

```
DECLARE nombre_variable [,...] tipo [DEFAULT valor]
```

Bases de datos 108 / 152

## **Ejemplo: variables locales**

```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE sp_division ()
BEGIN
    DECLARE num_maquinas INTEGER;
    SELECT COUNT(codM) INTO num_maquinas
    FROM maquinas;
    SELECT codP
    FROM trabajos
    GROUP BY codP
    HAVING COUNT(distinct codM) = num_maquinas;
END$$
DELIMITER;
```

Si hay **varias consultas** en el cuerpo de un procedimiento, se devuelve **el último resultado** 

Bases de datos 109 / 152

## Sentencias de control de flujo

SQL soporta varias sentencias para controlar el flujo de ejecución de los procedimientos:

- IF
- CASE
- ITERATE
- LEAVE
- LOOP
- WHILE
- REPEAT

Bases de datos 110 / 152

## Sentencia IF

Evalúa condición y ejecuta las sentencias correspondientes

```
IF condicion THEN sentencias
[[ELSEIF condicion THEN sentencias] ...]
[ELSE sentencias]
END IF
```

Se pueden encadenar condiciones con ELSEIF.

Bases de datos 111 / 152

## Sentencia CASE (I)

Evalúa la expresión y ejecuta las sentencias acorde al resultado obtenido

```
CASE variable_a_evaluar
WHEN valor1 THEN sentencias
[...]
WHEN valorN THEN sentencias
[ELSE setencias]
END CASE
```

Bases de datos 112 / 152

## Sentencia CASE (y II)

Alternativa: Comprueba condiciones en lugar de valores

```
CASE
WHEN condicion THEN sentencias
[...]
[ELSE sentencias]
END CASE
```

Una vez encuentra una verdadera, ejecuta las sentencias y sale del CASE

• En caso contrario se ejecuta el fragmento del ELSE.

Bases de datos 113 / 152

### **Bucle LOOP**

```
etiqueta_inicio_loop: LOOP
sentencias
IF condicion THEN
   LEAVE etiqueta_inicio_loop;
END IF;
END LOOP;
[etiqueta_fin_loop]
```

Se ejecutan las sentencias hasta abandonar el bucle con LEAVE

Bases de datos 114 / 152

## Ejemplo: bucle LOOP

```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE my_proc_LOOP (IN num INTEGER)
BEGIN
    DECLARE x INT;
    SET x = 0;
    loop_label: LOOP
        INSERT INTO number VALUES (rand());
        SET x = x + 1;
        IF \times >= num THEN
            LEAVE loop_label;
        END IF;
    END LOOP;
END$$
DELIMITER;
```

Bases de datos 115 / 152

#### **Bucle REPEAT**

Las sentencias se repiten hasta que la condición se cumpla

• Ambas etiquetas son opcionales en este tipo de bucle

Bases de datos 116 / 152

## **Ejemplo: bucle REPEAT**

```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE my_proc_REPEAT (IN n INTEGER)
BEGIN
    SET @sum = 0;
    SET @x = 1;
    REPEAT
        IF mod(@x, 2) = 0 THEN
            SET @sum = @sum + @x;
        END IF;
        SET @x = @x + 1;
    UNTIL @x > n
    END REPEAT;
END $$
DELIMITER;
```

Bases de datos 117 / 152

## **Bucle WHILE**

```
[etiqueta_inicio:]WHILE condicion DO
    setencias
END WHILE
[etiqueta_fin]
```

Se ejecutan las instrucciones mientras se cumple la condición

• Similar al REPEAT pero con la condición de parada invertida

Bases de datos 118 / 152

## Ejemplo: bucle WHILE

```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE my_proc_WHILE (IN n INTEGER)
BEGIN
    SET @sum = 0;
    SET @x = 1;
    WHILE @x<=n DO
        IF mod(@x, 2) \Leftrightarrow 0 THEN
             SET @sum = @sum + @x;
        END IF;
        SET @x = @x + 1;
    END WHILE;
END$$
DELIMITER;
```

Bases de datos 119 / 152

## **FUNCIONES ALMACENADAS**

#### **Funciones almacenadas**

Al igual que con los procedimientos, MySQL admite funciones almacenadas.

- Son subrutinas que se almacenan en la base de datos pero que devuelven un valor cuando son ejecutadas.
- Por ello, se pueden usar como expresiones en cualquier consulta, condición, etc.

Bases de datos 121 / 152

#### Sintaxis de creación de funciones

```
DELIMITER $$
CREATE FUNCTION function_name(
    param1,
    param2, ...
RETURNS datatype
DETERMINISTIC
BEGIN
    statements;
    RETURN (value);
END $$
DELIMITER;
```

Es necesario especificar DETERMINISTIC (determinista) para que el optimizador del SGBD haga su trabajo correctamente

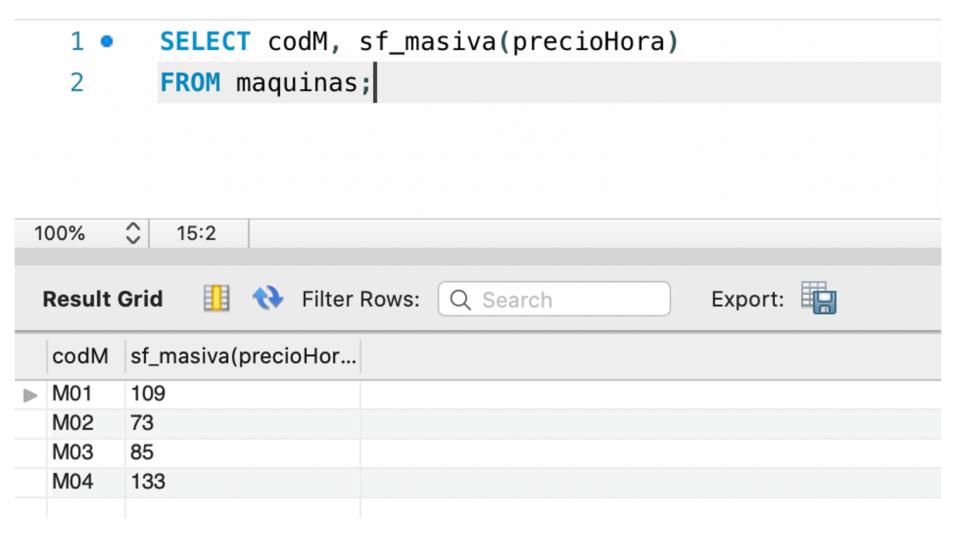
Bases de datos 122 / 152

## Ejemplo: función (I)

```
DELIMITER $$
CREATE FUNCTION sf_masiva(cantidad DECIMAL)
RETURNS DECIMAL
DETERMINISTIC
BEGIN
    DECLARE cmasiva DECIMAL;
    SET cmasiva = cantidad * 1.21;
    RETURN (cmasiva);
END$$
DELIMITER;
```

Bases de datos 123 / 152

## Ejemplo: función (y II)



Bases de datos 124 / 152

## **CURSORES**

#### Cursor

Estructura de control para recorrer secuencialmente los resultados de una consulta

- En otras palabras, es un iterador sobre las filas resultantes de una consulta
- Se suelen utilizar en subrutinas almacenadas en la base de datos, como procedimientos y funciones

Bases de datos 126 / 152

#### **Operaciones con cursores**

```
CREATE PROCEDURE curdemo()
BFGTN
  DECLARE done INT DEFAULT FALSE;
  DECLARE b, c INT;
  DECLARE cur1 CURSOR FOR SELECT id, data FROM t1; -- Creación
  DECLARE CONTINUE HANDLER FOR NOT FOUND SET done = TRUE;
   OPEN cur1; -- Apertura
   read_loop: LOOP
    FETCH cur1 INTO b, c; -- Uso
    IF done THEN
     LEAVE read_loop;
    END IF;
  END LOOP;
  CLOSE cur1; -- Cierre
END;
```

Bases de datos 127 / 152

## **Cursores: detalles importantes**

El número (y tipos) de variables donde almacenar el resultado de FETCH se corresponde con el número (tipo) de columnas devueltas por la consulta que alimenta el cursor:

```
DECLARE cur1 CURSOR FOR SELECT id, data FROM t1;
FETCH cur1 INTO b, c;
```

Hay que declarar un manejador especial para cuando se alcance el final del cursor en un FETCH:

```
DECLARE CONTINUE HANDLER FOR NOT FOUND sentencias;
```

No olvidar: Los cursores se abren antes de su uso y se cierran al acabar.

Bases de datos 128 / 152

## **TRIGGERS**

## ¿Por qué?

En ocasiones es necesario comprobar una serie de restricciones en los datos de manera periódica

- Una posible solución es realizar una comprobación activa, consultando periódicamente a la base de datos
- Otra solución más eficiente pasaría por utilizar un sistema basado en eventos y realizar la comprobación cuando se dispare

Bases de datos 130 / 152

#### ¿Qué eventos suceden en una BBDD?

Durante el uso de una BBDD, pueden ocurrir diferentes eventos que requieran volver a comprobar las restricciones de las que hablábamos

- Se insertan nuevas filas en una tabla
- Se modifica el valor de algún atributo de una o varias filas
- Se eliminan filas de alguna tabla

Bases de datos 131 / 152

#### Caso de estudio

Una empresa quiere garantizar que un empleado nunca gane más dinero que su supervisor

Se plantea programar una consulta que obtenga los salarios de empleados y supervisores directos

¿Se te ocurre una manera mejor?

Bases de datos 132 / 152

#### Modelo basado en eventos

Nos suscribimos a las nuevas filas y modificaciones de la tabla de salarios

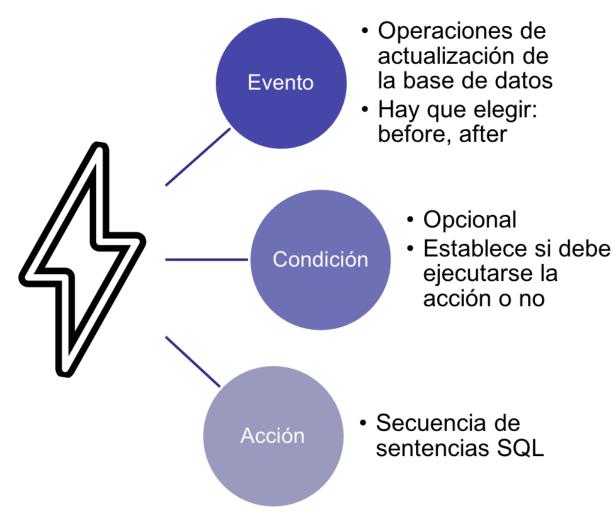
Cada vez que se modifica o añade un salario, se dispara el evento

Comprobamos si el nuevo salario es superior al del supervisor

- Si es mayor, se rechaza la inserción o modificación
- En otro caso, no se hace nada

Bases de datos 133 / 152

## Composición de un Trigger



Bases de datos 134 / 152

## **SQL Trigger**

```
DELIMITER //
CREATE TRIGGER upd_check BEFORE UPDATE ON account
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF NEW.amount < 0 THEN
        SET NEW.amount = 0;
ELSEIF NEW.amount > 100 THEN
        SET NEW.amount = 100;
END IF;
END //
DELIMITER ;
```

Bases de datos 135 / 152

## **Eventos BEFORE y AFTER**

Los eventos BEFORE se ejecutan antes de que se lleve a cabo el evento en cuestión:

- BEFORE INSERT
- BEFORE UPDATE
- BEFORE DELETE

Los eventos AFTER se ejecutan una vez se ha producido el evento:

- AFTER INSERT
- AFTER UPDATE
- AFTER DELETE

Bases de datos 136 / 152

## Variables NEW y OLD (I)

Una característica interesante de los triggers son las variables NEW y OLD

- NEW.columna es el nuevo valor que se le va a asignar a la columna en cuestión (para eventos UPDATE e INSERT)
- OLD.columna es el valor que tenía la columna en cuestión que se modifica (para eventos UPDATE y DELETE)

Bases de datos 137 / 152

## Variables NEW y OLD (y II)

```
DELIMITER //
CREATE TRIGGER t1 BEFORE UPDATE ON account
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF NEW.amount < 0 THEN
        SET NEW.amount = 0;
ELSEIF NEW.amount > 100 THEN
        SET NEW.amount = 100;
END IF;
END//
DELIMITER ;
```

- Se pueden modificar las variables NEW para cambiar los valores a insertar/modificar en base a unas condiciones
- Las variables OLD solo se pueden leer

Bases de datos 138 / 152

## Orden de ejecución de los Triggers

- Se pueden definir varios triggers sobre el mismo evento y objeto.
- Es posible especificar el orden de ejecución en el momento de creación del trigger

```
CREATE TRIGGER ins_transaction BEFORE INSERT ON account FOR EACH ROW PRECEDES ins_sum ...

CREATE TRIGGER ins_ttt BEFORE INSERT ON account FOR EACH ROW FOLLOWS ins_transaction ...
```

Bases de datos 139 / 152

## Algunos ejemplos (I)

Forzar el cumplimiento de una determinada restricción:

```
DELIMITER $$
CREATE TRIGGER no_futuro
BEFORE INSERT ON alumno
FOR FACH ROW
BEGIN
  IF NEW.fecha_nac > CURRENT_DATE()
  THEN
   SIGNAL SQLSTATE '02000'
   SET MESSAGE_TEXT = 'Error: no aceptamos alumnos del futuro';
  END IF;
END$$
DELIMITER;
```

Presta atención a la forma de lanzar una excepción en MYSQL

Bases de datos 140 / 152

## Algunos ejemplos (II)

Corregir valores inusuales o fuera de rango en consultas de inserción y/o modificación:

```
DELIMITER $$
CREATE TRIGGER trigg1
BEFORE UPDATE ON usuario
FOR EACH ROW
BEGIN
   IF NEW.edad < 0 THEN
       SET NEW.edad = 0;
   END IF;
END$$
DELIMITER;</pre>
```

Bases de datos 141 / 152

## Algunos ejemplos (y III)

Llevar un registro de los elementos que se borran en la base de datos:

```
DELIMITER $$
CREATE TRIGGER trigg1
AFTER DELETE ON tabla
FOR EACH ROW
BEGIN
   INSERT INTO deletelog (usuario, idborrado, fecha)
   VALUES (USER(), OLD.id, NOW());
END$$
DELIMITER;
```

Bases de datos 142 / 152

## ÍNDICES

## ¿Qué es un índice?

Permite que una consulta recupere eficientemente los datos de una base de datos

- Los índices están relacionados con tablas específicas y constan de una o más claves
- Una tabla puede tener más de un índice construido a partir de ella
- Las claves se basan en las columnas de las tablas
- Sin un índice, MySQL debe comenzar con la primera fila y luego leer toda la tabla para encontrar las filas relevantes

Bases de datos 144 / 152

#### Usos de los índices

MySQL usa los índices para:

- Encontrar las filas que cumplen la condición de un WHERE de manera rápida
- Obtener filas de otras tablas cuando se hacen JOIN entre ellas
- Encontrar máximos y mínimos mediante las funciones MAX() y MIN()
- Para establecer ordenaciones en los resultados de una consulta

Bases de datos 145 / 152

## Creando índices (I)

Una posibilidad es definir el índice en el mismo momento que se crea la tabla para la cual se define:

```
CREATE TABLE test (
   id INTEGER,
   col1 VARCHAR(10),
   INDEX(col1(5)) -- 5 primeros caracteres
);
```

Bases de datos 146 / 152

## Creando índices (y II)

Otra opción es definir el índice de manera explícita mediante una consulta DDL:

```
CREATE [UNIQUE] INDEX index_name
    [index_type]
    ON tbl_name (key_part,...)
    key_part: col_name [(length)]
    index_type:
    USING {BTREE | HASH}
```

Bases de datos 147 / 152

#### **Índices automatizados**

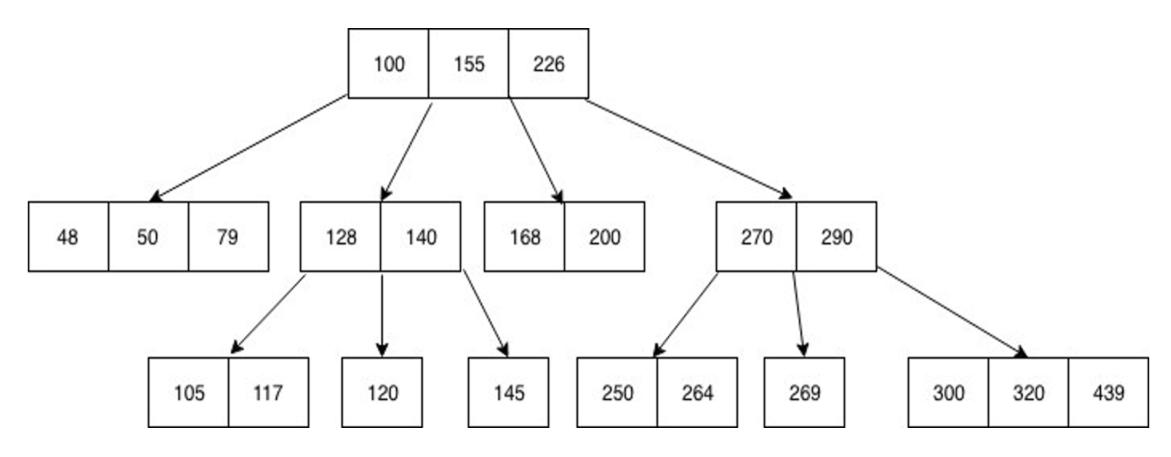
**InnoDB**, el motor de MySQL, crea automáticamente índices en las siguientes situaciones:

- Las claves primarias de las tablas tienen asociadas un índice de manera automática, para que buscar valores duplicados sea eficiente
- De la misma forma, las claves ajenas también tienen definidas automáticamente un índice para comprobar eficientemente si el valor de la columna referenciada existe

Bases de datos 148 / 152

## Árboles B

Los índices basan su funcionamiento en los árboles B:



Bases de datos 149 / 152

# LENGUAJE DE CONTROL DE TRANSACCIONES

## Estas diapositivas está basadas en el siguiente material

- Pedro Pablo Alarcón (2012), Lenguaje SQL. Aplicación de la Gestión de Información,
   Departamento de OEI, Escuela Universitaria de Informática, Universidad Politécnica de Madrid
- Eugenio Santos (2006), Integridad Referencial. Aplicación de la Gestión de Información, Departamento de OEI, Escuela Universitaria de Informática, Universidad Politécnica de Madrid

Bases de datos 151 / 152

## Licencia

Esta obra está licenciada bajo una licencia Creative Commons Atribución-NoComercial-Compartirlgual 4.0 Internacional.

Puede encontrar su código en el siguiente enlace: https://github.com/etsisi/Aprendizaje-profundo