El lenguaje SQL

Bases de datos

Departamento de Sistemas Informáticos

E.T.S.I. de Sistemas Informáticos - UPM

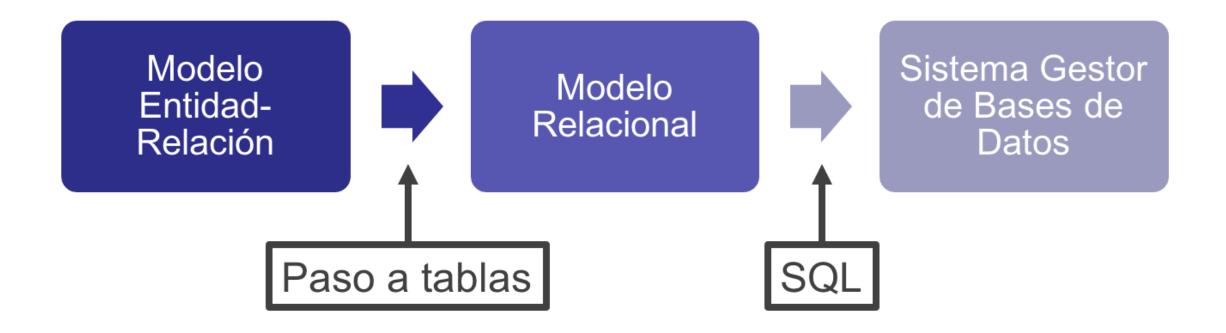
15 de febrero de 2024





EL LENGUAJE SQL

Por qué necesitamos SQL



Bases de datos 3 / 98

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 4 / 98

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 5 / 98

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 6 / 98

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 7 / 98

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:
 - o 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 8 / 98

Sentencias SQL (y II)

Explicaremos las sentencias SQL mediante notación BNF:

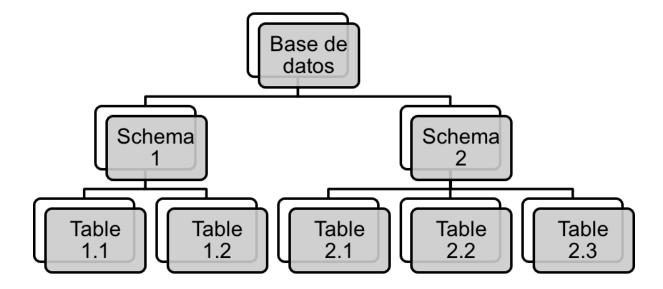
- Palabras en mayúsculas representan palabras reservadas
- Palabras en minúsculas representan palabras definidas por el usuario
- El símbolo | indica una elección entre alternativas
- Las llaves {} representan elementos requeridos
- Los corchetes [] representan elementos opcionales
- Los . . . indican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

Bases de datos 9 / 98

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 11 / 98

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 12 / 98

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 13 / 98

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 14 / 98

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 15 / 98

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 16 / 98

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

Bases de datos 17 / 98

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 18 / 98

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 19 / 98

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 / 98

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 / 98

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", "99999999-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 / 98

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 / 98

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 / 98

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 / 98

INTEGRIDAD REFERENCIAL

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 27 / 98

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 28 / 98

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 29 / 98

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 (
 id e
      INTEGER UNIQUE NOT NULL AUTO INCREMENT,
 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 30 / 98

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)¹: 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.

¹ 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 31 / 98

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 32 / 98

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.

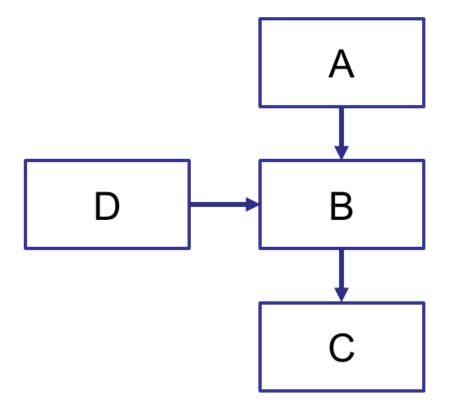
Existen tres tipos de estructuras:

- Lineal.
- Cíclica.
- Cíclica-autoreferencial.

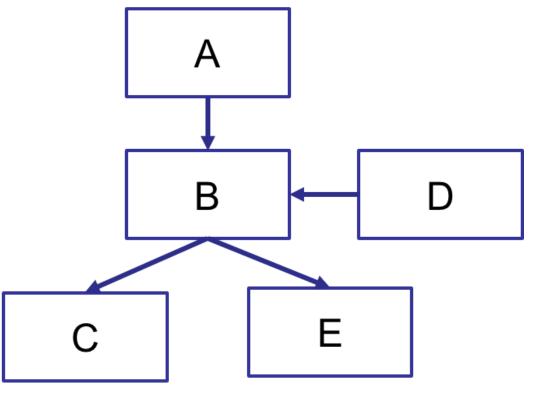
Bases de datos 33 / 98

Estructura lineal (I)

Ejemplo 1:



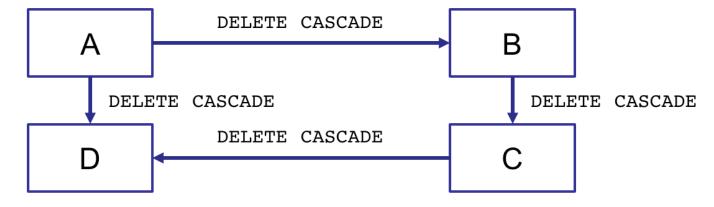
Ejemplo 2:



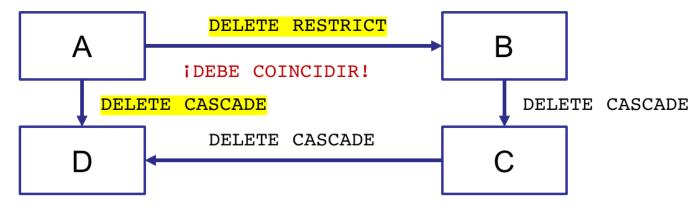
Bases de datos 34 / 98

Estructura lineal (y II)

Estructura válida:



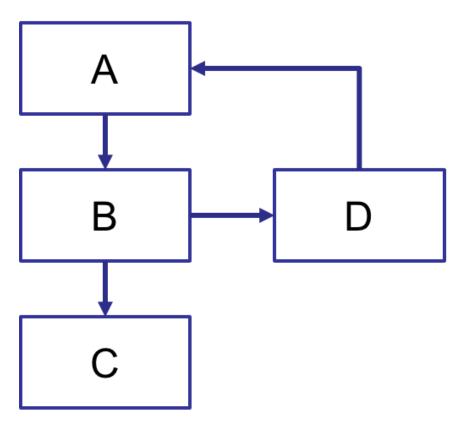
Estructura inválida:



Bases de datos 35 / 98

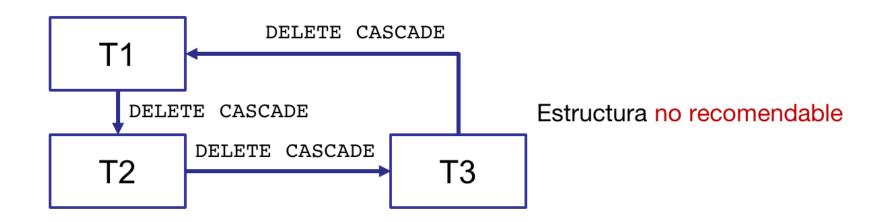
Estructura cíclica (I)

Ejemplo:



Bases de datos 36 / 98

Estructura cíclica (II)



11:	
PKT1	FKT3
T1A	T3A
T1B	T3A
T1C	T3B

TA.

PKT2	FKT1
T2A	T1A
T2B	T1B

T2:

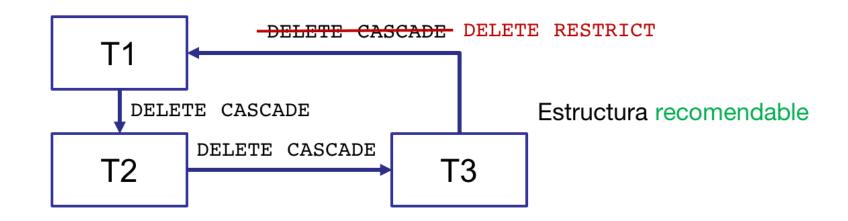
PKT3	FKT2
ТЗА	T2A
Т3В	T2B

T3:

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

Bases de datos 37 / 98

Estructura cíclica (y III)



11:	
PKT1	FKT3
T1A	T3A
T1B	T3A
T1C	T3B

PKT2	FKT1
T2A	T1A
T2B	T1B

T2:

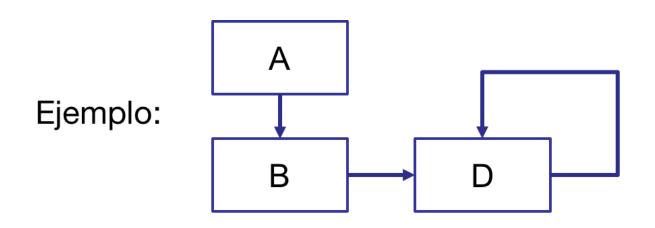
PKT3	FKT2
T3A	T2A
T3B	T2B

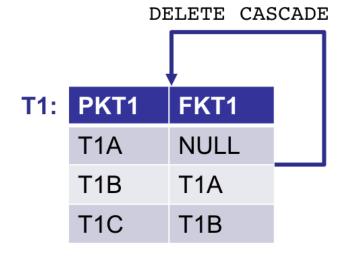
T3:

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

Bases de datos 38 / 98

Estructura cíclica autoreferencial





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

Bases de datos 39 / 98

CONSULTAS

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 41 / 98

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 42 / 98

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 43 / 98

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 44 / 98

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 45 / 98

Cláusula DISTINCT

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

SELECT localidad FROM conductores;

SELECT DISTINCT localidad FROM conductores;

Arganda
Arganda
Rivas
Arganda
Loeches
Rivas

Arganda
Rivas
Loeches

Bases de datos 46 / 98

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

Bases de datos 47 / 98

C04

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 48 / 98

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 49 / 98

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 50 / 98

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 51 / 98

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 52 / 98

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 53 / 98

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 54 / 98

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 55 / 98

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 56 / 98

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 57 / 98

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 58 / 98

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 59 / 98

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 60 / 98

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 61 / 98

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 62 / 98

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 63 / 9

Cláusula GROUP BY (I)

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

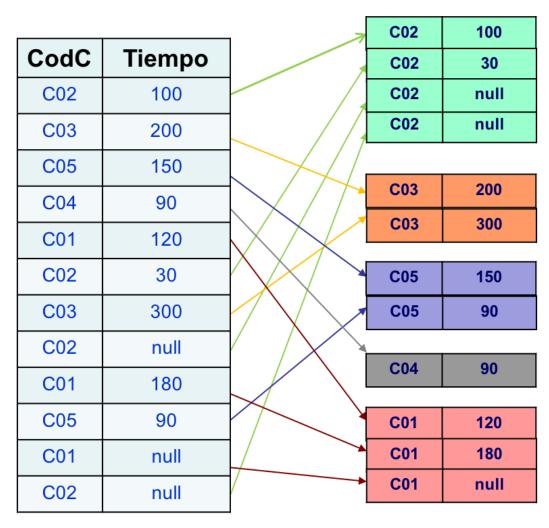
- Todo atributo que aparezca en el SELECT debe aparecer en el GROUP BY
- Suele combinarse con funciones agregadas

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 64 / 98

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 65 / 98

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 66 / 98

Cláusula HAVING (II)

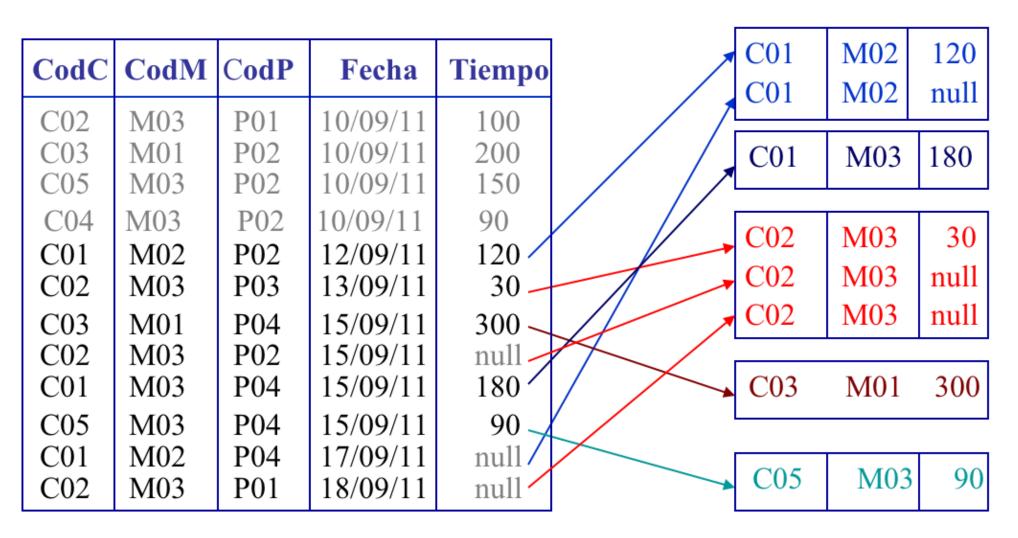
Obtener para los conductores que hayan utilizado la misma máquina más de una vez entre el 12/09/02 y el 18/09/02, el código de conductor, el código de máquina y el tiempo total empleado

```
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 67 / 98

Cláusula HAVING (y III)



Bases de datos 68 / 98

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 69 / 98

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 70 / 98

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 71 / 98

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 72 / 98

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 73 / 98

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 74 / 98

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 75 / 98

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 76 / 98

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 77 / 98

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

Bases de datos 78 / 98

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 79 / 98

Consultas anidadas: ejemplos (III)

Operador ALL

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

Bases de datos 80 / 98

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 81 / 98

Consultas anidadas: ejemplos (y V)

Operador EXISTS

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

Bases de datos 82 / 98

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 83 / 98

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 84 / 98

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 85 / 98

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 86 / 98

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 87 / 98

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 88 / 98

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 89 / 98

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 90 / 98

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 91 / 98

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 92 / 98

ACTUALIZACIÓN Y BORRADO DE DATOS

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 94 / 98

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 95 / 98

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 hay definida una restricción de integridad referencial con opción CASCADE

Eliminar todos los proyectos realizados al cliente Felipe Sol

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

Bases de datos 96 / 98

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 97 / 98

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