MÓDULO II PROGRAMACIÓN DE BASES DE DATOS RELACIONALES

Unidad Formativa 2 Definición y Manipulación de Datos

Lenguajes Relacionales

LENGUAJES RELACIONALES

MÓDULOS	UNIDADES FORMATIVAS
PROGRAMACIÓN DE	Introducción a las bases de datos Modelos conceptuales de bases de datos El modelo relacional
BASES DE DATOS	El ciclo de vida de un proyecto Creación y diseño de bases de datos DEFINICIÓN Y MANIPULACIÓN DE DATOS
RELACIONALES	Lenguajes relacionales El lenguaje de manipulación de la base de datos
	DESARROLLO DE PROGRAMAS EN EL ENTORNO DE LA BASE DE DATOS Lenguajes de programación de bases de datos

EL LENGUAJE DE MANIPULAIÓN DE DATOS

MÓDULOS	UNIDADES FORMATIVAS
	DISEÑO DE BASES DE DATOS RELACIONALES
	Introducción a las bases de datos
	Modelos conceptuales de bases de datos
	El modelo relacional
PROGRAMACIÓN DE	El ciclo de vida de un proyecto
BASES DE DATOS	Creación y diseño de bases de datos
RELACIONALES	DEFINICIÓN Y MANIPULACIÓN DE DATOS
TREE, TOTOTOTICES	Lenguajes relacionales El lenguaje de manipulación de la base de datos
	DESARROLLO DE PROGRAMAS EN EL ENTORNO DE LA BASE DE DATOS
	Lenguajes de programación de bases de datos

SQL - Structured Query Language

- SQL es un lenguaje "no procedimental"
 - Se indica lo que se quiere obtener y no el "cómo"
 - El "cómo" lo decide el "optimizer" (optimizador de sentencias)

SQL (Structured Query Language

DDL

DML

DCL

TCL

CREATE

DROP

ALTER

RENAME

TRUNCATE

SELECT

INSERT

UPDATE

DELETE

GRANT

REVOKE

START TRANSACTION

COMMIT

ROLLBACK

SAVEPOINT

Tipos de Datos – MySQL – nros. enteros

- BIT [(M)] M indica el nro de bits. Entre 1 y 64. Por defecto 1. (En el resto de tipos enteros, tanto M como ZEROFILL, están marcados como deprecated)
- TINYINT [UNSIGNED]. Entre (-128 a 127) ó (0 a 255)
- BOOL, BOOLEAN. Sinónimo de TINYINT (probar en consola)
- SAMLLINT [UNSIGNED]. Entre (-32768 a 32767) ó (0 a 65535)
- MEDIUMINT [UNSIGNED]. Entre (-8388608 a ...)
- INT [UNSIGNED]. Entre (-2.147.483.648 a ...)
- INTEGER [UNSIGNED]. Sinónimo de INT
- BIGINT [UNSIGNED]. Entre (-9223372036854775808 a ...)

Tipos de Datos – MySQL – nros. reales

(En los tipos reales tanto UNSIGNED como ZEROFILL, están marcados como deprecated)

- DECIMAL [(M [,D])].
 - M indica el nro total de dígitos y D los decimales.
- DEC... Sinónimo de DECIMAL

No estándares en SQL

- FLOAT [(M,D)].
- FLOAT [(p)]
- DOUBLE [(M,D)]
- DOUBLE PRECISION [(M,D)]

Tipos ENTEROS

			UNS	GNED	
Tipo	Bytes	Valor mínimo	Valor máximo cs	Valor mínimo	Valor máximo
TINYINT	1	-128	127	0	255
SMALLINT	2	-32768	32767	0	65535
MEDIUMINT	3	-8388608	8388607	0	16777215
INT	4	-2147483648	2147483647	0	4294967295
BIGINT	8	-2 ⁶³	2 ⁶³ -1	0	2 ⁶⁴ -1

Tipos de Datos – MySQL – temporales

- DATE. De '1000-01-01' a '9999-12-31'.
- DATETIME. De '1000-01-01 00:00:00' a '9999-12-31 23:59:59'
- TIMESTAMP. '1970-01-01 00:00:00' hasta el año 2037.
- TIME. de '-838:59:59' a '838:59:59'.
- YEAR [(2 | 4)]. Por defecto 4 dígitos. Para 2: 70 a 69 (1970 a 2069).

27/05/2025

Cadenas y binarios

- CHAR [(M)]. Cadena de largo fijo. Siempre M caracteres. Por def. 1.
- VARCHAR [(M)]. Cadena de largo variable, máximo M caracteres.

• TEXT, TINYTEXT, MEDIUMTEXT, LONGTEXT

• BLOB, TINYBLOB, MEDIUMBLOB, LONGBLOB

DDL – Data Definition Language Definición de Bases de Datos/Esquemas

CREATE DATABASE | SCHEMA [IF NOT EXISTS] <nombre_bbdd>
[CHARACTER SET <charset>] [COLLATE <collate>]

CREATE DATABASE ejemplo CHARACTER SET utf8mb4;

DROP DATABASE | SCHEMA [IF EXISTS] <nombre_bbdd>

ALTER DATABASE | **SCHEMA** <nombre_bbdd> <cambios_especificaciones>

Seleccionar una Base de Datos

USE < nombre bbdd>

Mostrar sentencia de creación SHOW CREATE DATABASE <nombre_bbdd>

DDL – Data Definition Language CREATE TABLE

CREATE TABLE <nombre_tabla> (<definiciones de columnas>)

```
• CREATE TABLE `productos` (
   `id_producto` int unsigned NOT NULL,
   `producto` varchar(100) NOT NULL,
   `precio` decimal(10,2) NOT NULL
);
```

CREATE TABLE

CREATE TABLE <nombre_tabla> (<definiciones de columnas>, PRIMARY
KEY (<columnas>))

```
• ○ CREATE TABLE `productos` (
    `id_producto` int unsigned NOT NULL AUTO_INCREMENT,
    `producto` varchar(100) NOT NULL,
    `precio` decimal(10,2) NOT NULL,
    PRIMARY KEY(id_producto)
  );
            'id producto' int unsigned PRIMARY KEY NOT NULL AUTO INCREMENT,
                `producto` varchar(100) NOT NULL,
                `precio` decimal(10,2) NOT NULL
```

CREATE TABLE- REFERENCES

```
• CREATE TABLE `productos` (
    `id_producto` int unsigned NOT NULL AUTO_INCREMENT,
    `producto` varchar(100) NOT NULL,
    `precio` decimal(10,2) NOT NULL,
    `fk_fabricante` int unsigned DEFAULT NULL,
    PRIMARY KEY(id_producto),
    CONSTRAINT `productos_ibfk_1` FOREIGN KEY (`fk_fabricante`) REFERENCES `fabricantes` (`id_fabricante`)
);
```

```
CREATE [TEMPORARY] TABLE [IF NOT EXISTS] nombre_tabla
  (definicion,...)
definicion:
  col nom col_def
  | [CONSTRAINT [nombre_c]] PRIMARY KEY (col_nom,...)
  [CONSTRAINT [nombre c]] FOREIGN KEY (col nom,...) reference_def
  | CHECK (expr)
col_def : tipo dato [NOT NULL | NULL] [DEFAULT valor] [AUTO_INCREMENT]
        [UNIQUE [KEY] | [PRIMARY KEY] ]
reference_def: REFERENCES nombre_tabla (col_nom,...)
[ON DELETE opciones_ref]
[ON UPDATE opciones_ref]
```

opciones_ref: RESTRICT | CASCADE | SET NULL | NO ACTION

Opciones Foreign Key

ON DELETE | ON UPDATE RESTRICT | CASCADE | SET NULL | NO ACTION

RESTRICT Impide que se puedan eliminar las filas referenciadas o cambiar su pk

CASCADE Permite que se puedan actualizar o eliminar las filas referenciadas

SET NULL Asigna NULL a las fK que apuntan a filas eliminadas o cambiada su pk

NO ACTION Equivalente a RESTRICT.

Modificación y Eliminación Tablas

DROP [TEMPORARY] TABLE [IF EXISTS] nombre_tabla [, nombre_tabla];

ALTER TABLE nombre_tabla **MODIFY** Permite modificar el tipo de dato y restricciones de una columna.

ALTER TABLE nombre_tabla **CHANGE** Permite renombrar una columna, modificar el tipo de dato y sus restricciones.

ALTER TABLE nombre_tabla ADD Permite añadir una nueva columna. Se puede agregar al principio FIRST o después de alguna columna AFTER nombre_columna

ALTER TABLE nombre_tabla DROP Permite eliminar una columna

Mostrar listado de tablas

Mostrar información de la estructura

DESC| DESCRIBE nombre tabla

Mostrar sentencia de creación

SHOW CREATE TABLE nombre_tabla

SHOW TABLES

SELECT

SELECT <lista atributos>
FROM <nombre_tabla>
WHERE <condiciones>

SELECT ingrediente, calorias FROM ingredientes;

SELECT ingrediente, calorias FROM ingredientes
WHERE calorias < 50;

SELECT <lista atributos>
FROM <lista nombre_tablas>
WHERE <condiciones>

```
SELECT plato, ingrediente FROM platos, ingredientes
WHERE platos.id_ingrediente_principal = ingredientes.id_ingrediente;
```

SELECT plato, ingrediente as 'Ingrediente principal' FROM platos, ingredientes
WHERE platos.id_ingrediente_principal = ingredientes.id_ingrediente;

SELECT

- Campos calculados
- Alias de campos

• Modificadores ALL (opcional), DISTINCT, DISTINCTROW (sinónimo)

• [ORDER BY {nombre_col | expr} [ASC | DESC], ...]

• [LIMIT {[offset,] row_COUNT | row_COUNT OFFSET offset}]

Algunas funciones

CADENAS			
CONCAT	Concatena		
CONCAT_WS	Concatena con separador		
LOWER	Minúsculas		
UPPER	Mayúsculas		
SUBSTR	Subcadena		
LEFT - RIGHT	Subcadenas		
CHAR_LENGTH	Cantidad de caracteres		
LTRIM	Elimina espacios izq.		
RTRIM	Elimina espacios der.		
TRIM	Elimina espacios izq y der		
REPLACE	Reemplazar caracteres		

MATEMÁTICAS			
ABS()	Valor absoluto		
POW(x,y)	x elevado a y		
SQRT()	Raíz cuadrada		
PI()	π		
ROUND()	Redondeo		
TRUNCATE() Trunca			
CEIL	Redondeo der.		
FLOOR	Redondeo izq.		
MOD Módulo			

FECHA Y HORA	
NOW()	Fecha y hora actual
CURTIME()	Hora actual
ADDDATE	Agrega días a fecha
DATEDIFF	Dif. entre 2 fechas
YEAR	Año de una fecha
MONTH	Mes
MONTHNAME	Nombre del mes
DAY	Día de
DAYNAME	Nombre del día
HOUR	Horas
MINUTE	Minutos
SECOND	Segundos

SELECT ... WHERE...

- Condiciones para comparar valores o expresiones.
- Condiciones para comprobar si un valor está dentro de un rango de valores.
- Condiciones para comprobar si un valor está dentro de un conjunto de valores.
- Condiciones para comparar cadenas con patrones.
- Condiciones para comprobar si una columna tiene valores a NULL.

Operadores más utilizados

Aritméticos		
+	Suma	
-	Resta	
*	Producto	
/	División	
%	Módulo	

Relacionales	
<	Menor
<=	Menor o igual
>	Mayor
>=	Mayor o igual
=	Igual
<> ó !=	Distinto
BETWEENAND	Entre
IN	Incluido en
LIKE	Patrón (% _)
IS [NOT] NULL	Es o no nulo?

Lógicos	
AND ó &&	Y lógico
OR ó	O lógico
NOT ó!	Neg. lógica

SELECT ... WHERE...

- Condiciones para comparar valores o expresiones. >, >=, <, ...
- Condiciones para comprobar si un valor está dentro de un rango de valores.

 BETWEEN
- Condiciones para comprobar si un valor está dentro de un conjunto de valores. IN ()
- Condiciones para comparar cadenas con patrones. LIKE
- Condiciones para comprobar si una columna tiene valores a NULL.

IS NULL

SELECT resumido para una Tabla

```
SELECT [DISTINCT] expr [, expr ...]
[FROM tabla]
[WHERE condicion]
[GROUP BY {columna | expr | posición} [ASC | DESC], ... [WITH ROLLUP]]
[HAVING having_condition]
[ORDER BY {col_name | expr | position} [ASC | DESC], ...]
[LIMIT {[offset,] row COUNT | row COUNT OFFSET offset}]
```

GROUP BY

SELECT expr [, expr ...]

FROM tabla

[WHERE condicion]

[GROUP BY {columna | expr | posición} [ASC | DESC], ...]

Funciones de agregación			
AVG()	Promedio / Media aritmética		
SUM()	Sumatorio		
COUNT()	Cantidad de elementos		
MAX()	Máximo valor		
MIN()	Mínimo valor		

SELECT varias tablas

- Producto cartesiano
 - ... FROM tabla1, tabla2; SQL 1 (SQL-86)
 - ... FROM tabla1 JOIN tabla2; (INNER JOIN = JOIN) SQL 2 (SQL-92)
- Filtrando resultados
 - ... FROM tabla1, tabla2 WHERE fk_1 = pk_2;
 - ... FROM tabla1 JOIN tabla2 ON fk_1 = pk_2;

JOIN

1 Disco duro SATA3 1TB 86.99 5 2 Memoria RAM DDR4 8GB 120 6 3 Disco SSD 1 TB 150.99 NULL 4 Samsung5 Seagate6 Crucial7 Gigabyte

1 Disco duro SATA3 1TB 86.99 2 Memoria RAM DDR4 8GB 120

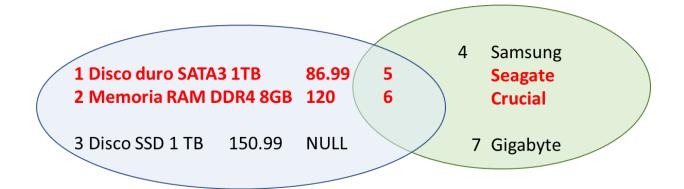
3 Disco SSD 1 TB 150.99 NULL

4 Samsung
Seagate
Crucial

5

7 Gigabyte

JOIN INTERNO



SELECT ... **FROM** productos **INNER JOIN** fabricantes **ON** productos.fk_fabricante = fabricante.id_fabricante;

Id_prod	producto	precio	Id_fabr	fabricante
1	Disco duro	86.99	5	Seagate
2	Memoria	120	6	Crucial

JOIN EXTERNOS

1 Disco duro SATA3 1TB 86.99 2 Memoria RAM DDR4 8GB 120

3 Disco SSD 1 TB 150.99 NULL

Seagate Crucial

7 Gigabyte

Samsung

LEFT JOIN

LEFT OUTER JOIN

Id_prod	producto	precio	Id_fabr	fabricante
1	Disco duro	86.99	5	Seagate
2	Memoria	120	6	Crucial
3	Disco SSD	150.99	NULL	NULL

1 Disco duro SATA3 1TB 86.99 2 Memoria RAM DDR4 8GB 120

3 Disco SSD 1 TB 150.99 NULL

4 Samsung Seagate Crucial

7 Gigabyte

RIGHT OUTER JOIN **RIGHT JOIN**

J	ld_prod	producto	precio	Id_fabr	fabricante
	1	Disco duro	86.99	5	Seagate
	2	Memoria	120	6	Crucial
	NULL	NULL	NULL	4	Samsung
	NULL	NULL	NULL	7	Gigabyte

1 Disco duro SATA3 1TB 86.99 2 Memoria RAM DDR4 8GB 120

3 Disco SSD 1 TB 150.99 NULL

4 Samsung Seagate Crucial

7 Gigabyte

FULL OUTER JOIN no soportado MySQL

ld_prod	producto	Precio	Id_fabr	fabricante	
1	Disco duro	86.99	5	Seagate	
2	Memoria	120	6	Crucial	
NULL	NULL	NULL	4	Samsung	
NULL	NULL	NULL	7	Gigabyte	
3	Disco SSD	150.99	NULL	NULL	

SELECT resumido

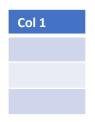
```
SELECT [DISTINCT] expr [, expr ...]
[FROM tablas_referenciadas]
[WHERE condicion]
[GROUP BY {columna | expr | posición} [ASC | DESC], ...]
[HAVING having condition]
[ORDER BY {col_name | expr | position} [ASC | DESC], ...]
[LIMIT {[offset,] row COUNT | row COUNT OFFSET offset}]
```

¿En qué orden se ejecuta el SELECT?

SUBCONSULTAS

Una subconsulta es una consulta anidada dentro de otra consulta.

- Subconsultas de columna
 - Devuelve una columna con varias filas



Subconsultas de tabla

Devuelven una o varias columnas y 0 o varias filas

Col 1	Col 2	Col 3	Col 4	Col n

Subconsultas de fila

Devuelven más de una columna pero una única fila

Col 1	Col 2	Col 3	Col 4	Col n

Subconsultas escalares

Devuelven una columna y una fila (un solo valor)

Subconsultas en la cláusula WHERE

Ej.: Productos cuyo precio es mayor a la media de todos los precios.

Si la media fuera: 120

select *
from productos
where precio > 120;

Obtener la media

select avg(precio)
from productos;



select * from productos
where precio > (select avg(precio)
from productos);



Operadores en subconsultas en WHERE o HAVING

(>, >=, <, <=, !=, <>, =) Operadores básicos de comparación

• ... where coste < (select ...) Será 'V' si coste es menor al valor devuelto por la consulta.

(ALL, ANY) Se utilizan junto con los operadores de comparación.

- ... where coste >= ALL (select ...) Será 'V' si coste es mayor o igual a todos los valores devueltos por la consulta.
- ... where coste = ANY (select ...) Será 'V' si coste es igual a alguno de los valores devueltos por la consulta.

(IN, NOT IN)

• <u>... where id_empleado IN (select ...)</u> Será 'V' si id_empleado se encuentra entre los valores devueltos por la consulta.

(EXISTS, NOT EXISTS)

• ... where EXISTS (select ...) Será 'V' si la consulta devuelve algo.

Operadores y tipos de subconsultas

(>, >=, <, <=, !=, <>, =) La subconsulta debe ser "escalar" (ALL, ANY) La subconsulta será de tipo "columna"

(IN, NOT IN) La subconsulta será una de tipo "tabla" con la cantidad de columnas iguales a la cantidad de valores buscados

(EXISTS, NOT EXISTS) La subconsulta será de tipo "tabla"

Subconsultas en la cláusula FROM / JOIN

Ej.: Productos cuyo precio es mayor a la media de los precios de su fabricante.

Obtener media por fabricante

select id_fabricante, avg(precio) media
from productos join fabricantes
on fk_fabricante = id_fabricante
group by id_fabricante;

Imaginemos que se llama "medias"



Id_fabricante	media
1	223.995
2	501.5
3	119.995
5	86.99
6	437.5
7	180

Si hacemos un join de productos con medias

select *
from productos join medias
on fk_fabricante = medias.id_fabricante;



id_producto	producto	precio	fk_fabricante	id_fabricante	media
1	Disco duro SATA3 1TB	86.99	5	5	86.99
2	Memoria RAM DDR4 8GB	120	6	6	437.5
4	GeForce GTX 1050Ti	180	7	7	180
5	GeForce GTX 1080 Xtreme	755	6	6	437.5



Falta el where precio >= media

Obtener la tabla medias

El join con productos y filtramos

select id_fabricante, avg(precio) media
from productos join fabricantes
on fk_fabricante = id_fabricante
group by id_fabricante;

```
select *
from productos join medias
on fk_fabricante = medias.id_fabricante
where precio >= medias.media;
```





```
join (select id_fabricante, avg(precio) media
    from productos join fabricantes
    on fk_fabricante = id_fabricante
    group by id_fabricante) medias
on fk_fabricante = medias.id_fabricante
where precio >= medias.media;
```

Subconsultas en la cláusula HAVING

Ej.: Fabricantes que venden el mismo nro de productos que "Asus"

Si Asus vendiera 5...

select fabricante, count(*) cant
from productos join fabricantes
on fk_fabricante = id_fabricante
group by fabricante
having cant = 5;



select fabricante, count(*) cant
from productos join fabricantes
on fk_fabricante = id_fabricante
group by fabricante
having cant = (select count(*)
from productos join fabricantes
on fk_fabricante = id_fabricante
where fabricante = 'Asus');

Cantidad de productos de Asus

select count(*)
from productos join fabricantes
on fk_fabricante = id_fabricante
where fabricante = 'Asus';

Subconsultas en la cláusula SELECT

Ej.: Comparar el precio de cada producto con la media de los precios del resto

Media de los precios excluyendo al id_producto 10

```
select avg(precio)
from productos
where id_producto <> 10;
```

Estructura de la tabla que queremos obtener

```
select p.producto, p.precio, 'media otros'
from productos p;
```

Subconsulta correlacionada

Combinando las dos

select p.producto, p.precio, (select avg(precio) from productos
where id_producto <> p.id_producto)

from productos p;

Algunos comandos

```
> mysql -u<usuario> -p
> show databases;
> use <bbdd>;
> show tables;
> describe <tabla>;
> source <ruta\fichero.sql>;
> show session variables;
> show global variables;
```

- > set lc_time_names='es_ES'
- > set global lc_time_names='es_ES'

INSERT, UPDATE, DELETE

```
INSERT INTO <nombre_tabla>
[(<campo> (, <campo>)* )]
VALUES (<valor> (,<valor>)*);
INSERT INTO <nombre_tabla>
[(<campo> (, <campo>)* )]
SELECT ...;
```

```
UPDATE <nombre_tabla>
SET <nombre_campo> = <valor> (,<nombre_campo> = <valor>)*
[WHERE <condición>];
```

```
DELETE FROM <nombre_tabla> [WHERE <condición>];
```

Transacciones – Propiedades ACID

ATOMICIDAD (Atomicity)

Las transacciones están compuestas de una o más actividades agrupadas como una sola unidad de trabajo indivisible.

CONSISTENCIA (Consistency)

Finalizada una transacción, de forma correcta o no, el sistema debe quedar en un estado consistente.

AISLAMIENTO (Isolation)

Las transacciones deben soportar acceso a múltiples usuarios, de forma que las transacciones deben aislarse una de otras y evitar el acceso concurrente.

DURABILIDAD (Durability)

Una vez finalizada una transacción, el resultado debe persistir y tolerar cualquier tipo de fallo del sistema.

AUTOCOMMIT

- MySQL tiene activado por defecto el "modo AUTOCOMMIT", es decir, cualquier cambio en los datos son permanentes y no se pueden deshacer.
- Se configura a través de la variable "AUTOCOMMIT"

Para conocer el valor actual:

SELECT @@AUTOCOMMIT;

Para desactivar el modo:

SET AUTOCOMMIT = 0;

Para activar el modo:

SET AUTOCOMMIT = 1;

Crear Transacciones

START TRANSACTION

COMMIT

ROLLBACK

Problemas en el acceso concurrente

• Dirty Read (Lectura sucia)

Non-Repeatable Read (Lectura No Repetible)

Phantom Read (Lectura fantasma)

Dirty read (lectura sucia)

Sucede cuando una segunda transacción lee datos que están siendo modificados por una transacción antes de que haga COMMIT. Las lecturas pueden no ser consistentes dentro de una transacción.

Transacción 1	Transacción 2
update productos set precio = precio * 1.1 where fk_fabricante = 1;	
	<pre>select id_producto, precio from productos where fk_fabricante = 1;</pre>
rollback;	

Non-Repeatable Read (Lectura No Repetible)

Se produce cuando una transacción consulta el mismo dato dos veces durante la ejecución de la transacción y la segunda vez encuentra que el valor del dato ha sido modificado por otra transacción.

Transacción 1	Transacción 2
<pre>select id_producto, precio from productos where fk_fabricante = 1;</pre>	
	update productos set precio = precio * 1.1 where fk_fabricante = 1; commit;
<pre>select id_producto, precio from productos where fk_fabricante = 1;</pre>	

Phantom Read (Lectura fantasma)

Ocurre cuando una transacción ejecuta dos veces una consulta que devuelve un conjunto de filas y en la segunda ejecución de la consulta aparecen nuevas filas en el conjunto que no existían cuando se inició lo transacción.

Transacción 1	Transacción 2
<pre>select cant(*) cant, avg(precio) precio_medio from productos;</pre>	
	Insert into productos values (null, 'Nuevo', 800, 1); commit;
<pre>select cant(*) cant, avg(precio) precio_medio from productos;</pre>	

Problemas en el acceso concurrente

Dirty Read (Lectura sucia)

Sucede cuando una segunda transacción lee datos que están siendo modificados por una transacción antes de que haga COMMIT. Las lecturas pueden no ser consistentes dentro de una transacción.

Non-Repeatable Read (Lectura No Repetible)

Se produce cuando una transacción consulta el mismo dato dos veces durante la ejecución de la transacción y la segunda vez encuentra que el valor del dato ha sido modificado por otra transacción.

Phantom Read (Lectura fantasma)

Ocurre cuando una transacción ejecuta dos veces una consulta que devuelve un conjunto de filas y en la segunda ejecución de la consulta aparecen nuevas filas en el conjunto que no existían cuando se inició lo transacción.

Niveles de Aislamiento (Transaction Isolation)

Read Uncommitted

En este nivel no se realiza ningún bloqueo, por lo tanto, permite que sucedan los tres problemas

Read Committed

En este caso, si los datos leídos por una transacción son modificados (commit) por otras transacciones, se pueden dar los problemas Non-Repeteable Read y Phantom Read.

Repeatable Read (Modo por defecto en MySQL)

Todas las lecturas dentro de la misma transacción leen de la captura de la base de datos tomada por la primer lectura. Según la especificación ANSI SQL, sólo puede suceder el problema del Phantom Read. (En MySQL no se produce el problema de Phantom Read con este nivel de aislamiento)

Serializable

En este caso las transacciones se ejecutan unas detrás de otras, sin que exista la posibilidad de concurrencia. Todas las sentencias SELECT son convertidas implícitamente a SELECT ... LOCK IN SHARE MODE.

Pablo López

Modos de aislamiento y los problemas (MySQL)

Nivel	Dirty Read (Lectura sucia)	Non-Repeatable Read (Lectura no repetible)	Phantom Read (Lectura fantasma)
Read Uncommitted	Se puede dar	Se puede dar	Se puede dar
	SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED;		
Read Committed		Se puede dar	Se puede dar
	SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED;		
Repeatable Read			(en MySQL)
	SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ;		
Serializable			
	SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;		

Optimización de consultas (con índices)

CREATE INDEX nombre_idx **ON** tabla(columna, ...)

CREATE UNIQUE INDEX nombre_idx **ON** tabla(columna)

CREATE FULL TEXT INDEX nombre_idx **ON** tabla(columna, ...)

ALTER TABLE tabla ADD INDEX [nombre_idx] (columna, ...)

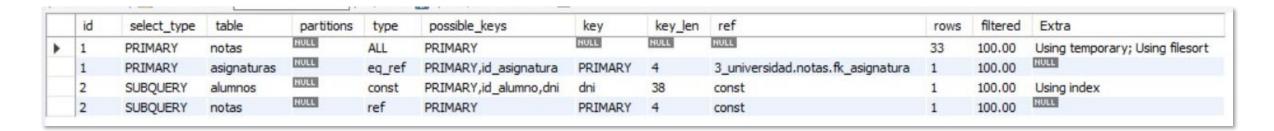
SHOW INDEX FROM tabla o **DESCRIBE** tabla

DROP INDEX nombre_idx **ON** tabla

Analizar consultas

EXPLAIN | **DESCRIBE SELECT** ...

```
explain select asignatura, avg(nota) media
from notas join asignaturas on fk_asignatura = id_asignatura
group by fk_asignatura
having media > (select avg(nota) from notas join alumnos
on fk_alumno = id_alumno
where dni = '55630078R' );
```



Copias de Seguridad de la BBDD

• En frío – En caliente

Físicas/binarias – Lógicas/textuales

Completas – Incrementales

Manuales - Automáticas

A consultar

Triggers

Procedimientos

Funciones