



# Índice

- 1. Transacciones
- 2. Procedimientos almacenados
- 3. Funciones almacenadas
- 4. Cursores
- 5. Triggers
- 6. Índices
- 7. Gestión de usuarios

Bases de datos 2 / 95

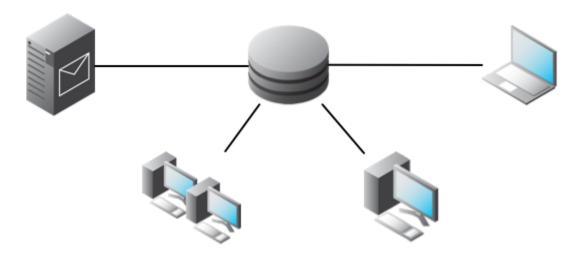
# **TRANSACCIONES**



## El problema (I)

Tendemos a pensar que los SGBD son aplicaciones monousuario

• Pero una de sus principales ventajas es el acceso concurrente a los datos



Bases de datos 4 / 95



### El problema (y II)

Para entender el problema que motiva el uso de transacciones, vamos a realizar varias suposiciones:

 Una base de datos se representa básicamente como una colección de elementos de datos con nombres:

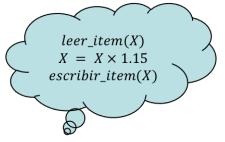
$$\{A, B, X, Y, \ldots\}$$

- Se definen dos operaciones:
  - $\circ$   $\mathtt{leer\_item}(X)$ : Lee un elemento de la base de datos llamado X en una variable X del programa
  - $\circ$  **escribir\_item**(X): Escribe el valor de la variable de programa X en el elemento de la base de datos llamado X

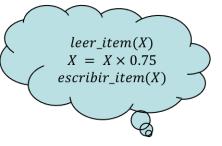
Bases de datos 5 / 95



### Problema de la actualización perdida (I)







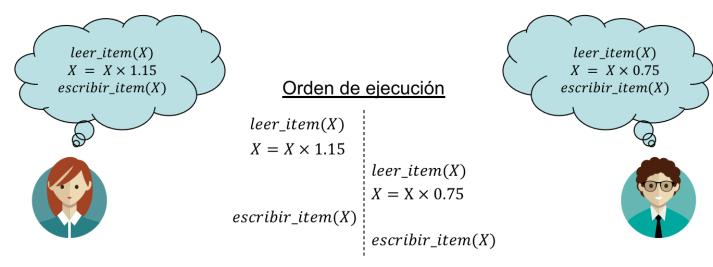


| ID | Nombre   | Apellidos | Salario |
|----|----------|-----------|---------|
| 1  | Ana      | Pérez     | 24000 € |
| 2  | Marina   | López     | 22500 € |
| 3  | María    | Rodríguez | 20000€  |
| 4  | Cristina | Benítez   | 24500 € |

Bases de datos 6 / 95



# Problema de la actualización perdida (II)

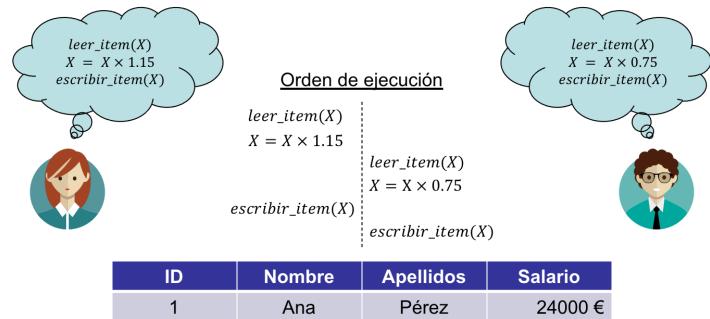


| ID | Nombre   | Apellidos | Salario |
|----|----------|-----------|---------|
| 1  | Ana      | Pérez     | 24000 € |
| 2  | Marina   | López     | 22500 € |
| 3  | María    | Rodríguez | 20000€  |
| 4  | Cristina | Benítez   | 24500 € |

Bases de datos 7 / 95



#### Problema de la actualización perdida (y III)



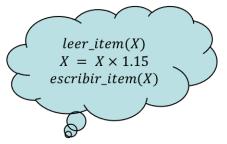
| ID | Nombre   | Apellidos | Salario              |              |
|----|----------|-----------|----------------------|--------------|
| 1  | Ana      | Pérez     | 24000 €              |              |
| 2  | Marina   | López     | <mark>16875</mark> € | <b>←</b> [X] |
| 3  | María    | Rodríguez | 20000€               |              |
| 4  | Cristina | Benítez   | 24500 €              |              |

El elemento X tiene un valor incorrecto porque su actualización se pierde (se sobrescribe)

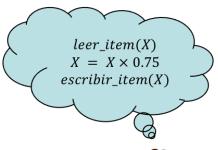
Bases de datos 8 / 95



# Problema de la lectura sucia (I)









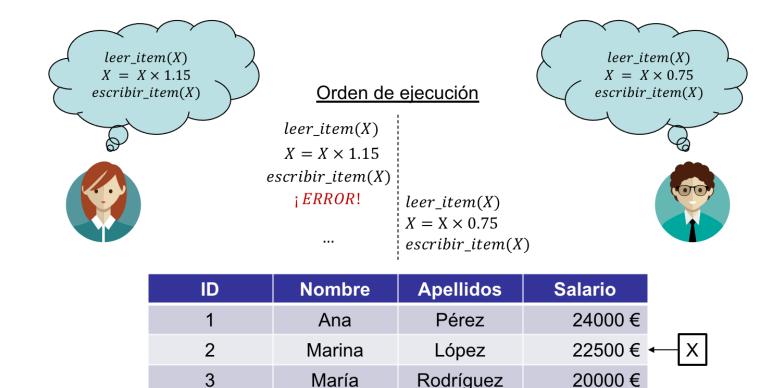
| ID | Nombre   | Apellidos | Salario |
|----|----------|-----------|---------|
| 1  | Ana      | Pérez     | 24000 € |
| 2  | Marina   | López     | 22500 € |
| 3  | María    | Rodríguez | 20000€  |
| 4  | Cristina | Benítez   | 24500 € |

Bases de datos 9 / 95



#### Problema de la lectura sucia (y II)

4



Se ha leído un valor de X que no es el correcto, pues se debería haber restaurado tras el error

Benítez

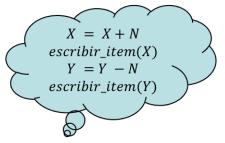
24500 €

Cristina

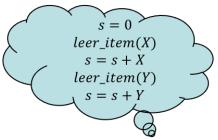
Bases de datos 10 / 95



#### Problema del resumen incorrecto (I)









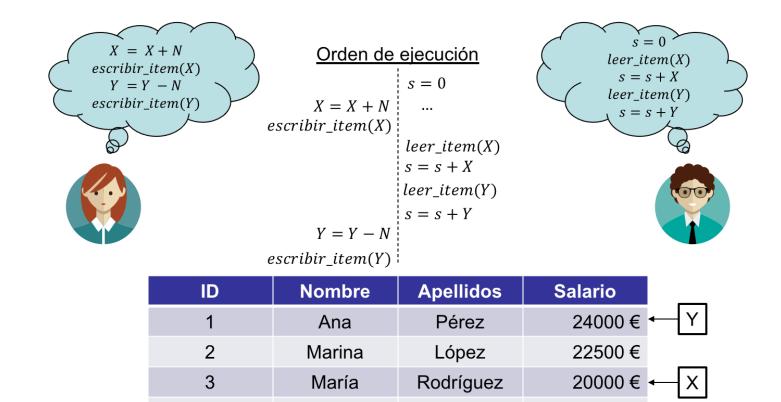
| ID | Nombre   | Apellidos | Salario   |     |
|----|----------|-----------|-----------|-----|
| 1  | Ana      | Pérez     | 24000 € ← | _ Y |
| 2  | Marina   | López     | 22500 €   |     |
| 3  | María    | Rodríguez | 20000€ ←  | -X  |
| 4  | Cristina | Benítez   | 24500 €   |     |

Bases de datos 11 / 95



#### Problema del resumen incorrecto (y II)

4



Se ha leído un valor inconsistente de  $oldsymbol{Y}$ , ya que la lectura se ha adelantado a la actualización de su valor

Cristina

Bases de datos 12 / 95

Benítez

24500 €



#### Cómo evitar los errores anteriores (I)

Se podrían agrupar varias instrucciones de lecturas y escrituras de forma que se ejecuten de forma atómica

#### Orden de ejecución

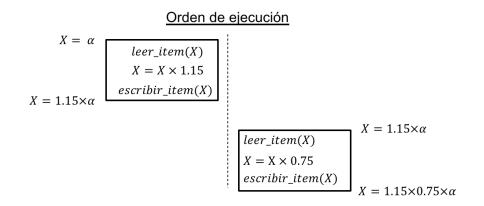
 $leer\_item(X)$   $X = X \times 1.15$  $escribir\_item(X)$ 

> $leer\_item(X)$   $X = X \times 0.75$  $escribir\_item(X)$



### Cómo evitar los errores anteriores (II)

La ejecución de un conjunto de operaciones debe dejar la base de datos en un estado consistente



Bases de datos 14 / 95



### Cómo evitar los errores anteriores (III)

Las instrucciones agrupadas deberían ejecutarse de manera aislada, de forma que dos conjuntos de instrucciones que no dependan entre sí, se ejecutarían simultáneamente:

#### Orden de ejecución

Bases de datos 15 / 95



## Cómo evitar los errores anteriores (y IV)

Los cambios realizados por las operaciones deben ser <mark>duraderos</mark>, de forma que no les afecten los fallos:

#### Orden de ejecución

 $leer_item(X)$ 

 $X = X \times 1.15$ 

 $escribir_item(X)$ 

¡ ERROR!

*REINICIO* 

 $X = 1.15 \times X$ 



#### Propiedades deseables: ACID

Deben cumplirse en un SGBD para evitar los errores relacionados con el acceso concurrente a los datos

- Atomicity: Instrucciones se ejecutan de manera autónoma
- Consistency: Los cambios deben dejar la base de datos en un estado consistente
- **Isolation**: Las instrucciones se ejecutan de manera aislada, sin interdependencias
- **Durability**: Todo cambio debe ser durable en el tiempo y tolerante a fallos

Bases de datos 17 / 95



#### ¿Qué es una transacción?

- Es una agrupación de operaciones sobre una base de datos que se ejecutan de forma atómica, aislada, mantienen la consistencia de la base de datos y los cambios realizados son duraderos
- En otras palabras, cumple con las propiedades ACID descritas anteriormente
- El lenguaje SQL nos permite agrupar consultas como transacciones, además de ejecutarlas, confirmarlas y deshacerlas en caso de error

Bases de datos



#### Estados de una transacción

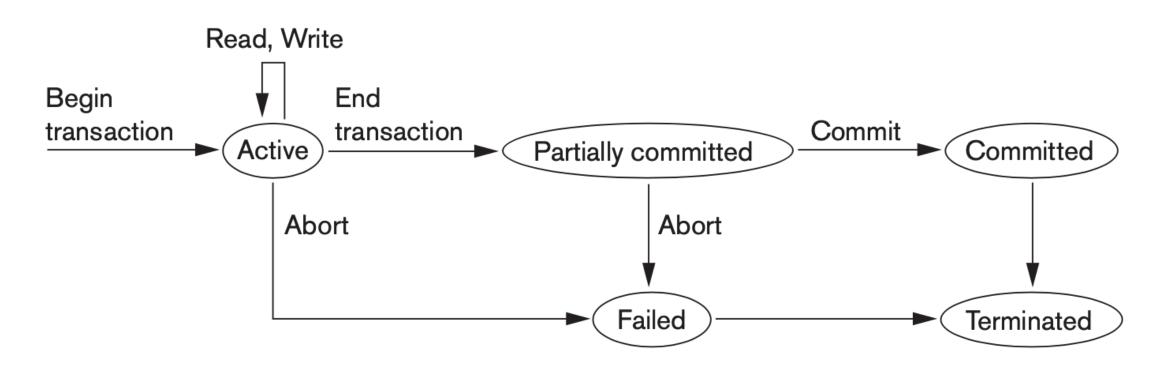


Imagen extraída de "Fundamentals of Database Systems", Elmasri, Navathe.

Bases de datos 19 / 95



### **SQL** para transacciones (I)

#### Empezar una transacción:

```
START TRANSACTION [opción1, opción2, ...]
-- Alternativa
BEGIN [WORK]
```

Las opciones que se pueden establecer para la transacción:

```
WITH CONSISTENT SNAPSHOT -- Lecturas consistentes
READ WRITE -- Transacción de lectura/escritura
READ ONLY -- Prohíbe operaciones de escritura
```

Bases de datos 20 / 95



### SQL para transacciones (y II)

Confirmar los cambios de una transacción

```
COMMIT [WORK] [AND [NO] CHAIN] [[NO] RELEASE]
```

- CHAIN: Abre una nueva transacción inmediatamente a continuación de que se complete ésta.
- RELEASE: Desconecta el cliente tan pronto se ejecuta la transacción.

Deshacer los cambios de una transacción:

```
ROLLBACK [WORK] [AND [NO] CHAIN] [[NO] RELEASE]
```

Bases de datos 21 / 95



### Ejemplos de transacciones

Lectura de un valor y, a continuación, escritura del valor leído:

```
START TRANSACTION;
SELECT @A:=SUM(salary) FROM table1 WHERE type=1;
UPDATE table2 SET summary=@A WHERE type=1;
COMMIT;
```

Transferencia de dinero entre cuentas bancarias:

```
START TRANSACTION;
UPDATE sb_accounts
SET balance = balance - 1000
WHERE account_no = 932656;
UPDATE ca_accounts
SET balance = balance + 1000
WHERE account_no = 933456 ;
COMMIT;
```

Bases de datos 22 / 95



#### Confirmación automática

En MySQL, las transacciones se confirman de forma automática

- Esto es, cada consulta ejecutada se convierte en una transacción y se confirma automáticamente
- Se puede activar/desactivar este comportamiento con la siguiente consulta

```
SET autocommit = \{0 \mid 1\}
```

Bases de datos 23 / 95



#### Control de la concurrencia

Los SGBD ejecutan transacciones de manera concurrente.

- Esto da lugar a los problemas asociados a la concurrencia.
- Una forma de solucionar dichos problemas es mediante el uso de bloqueos:
  - Bloqueos de lectura y escritura.
  - Bloqueo en dos fases.
  - Bloqueo optimista y pesimista.

Bases de datos 24 / 95



#### Bloqueos para lectura y escritura

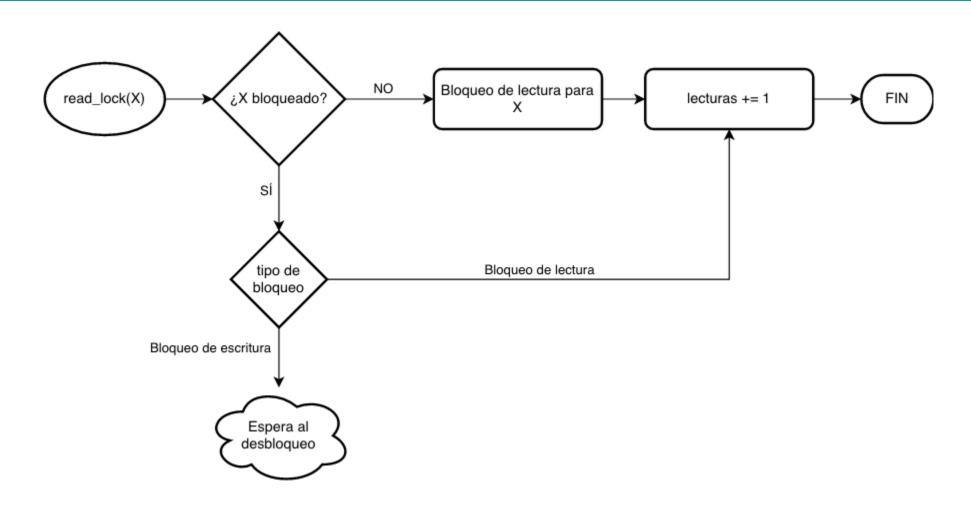
Se gestionan mediante tres operaciones

- $read_lock(X)$ 
  - Los bloqueos para lectura se pueden simultanear
- $write_lock(X)$ 
  - El bloqueo para escritura es restrictivo
- unlock(X)
  - El desbloqueo de un objeto depende del tipo de bloqueo que tiene

Bases de datos 25 / 95



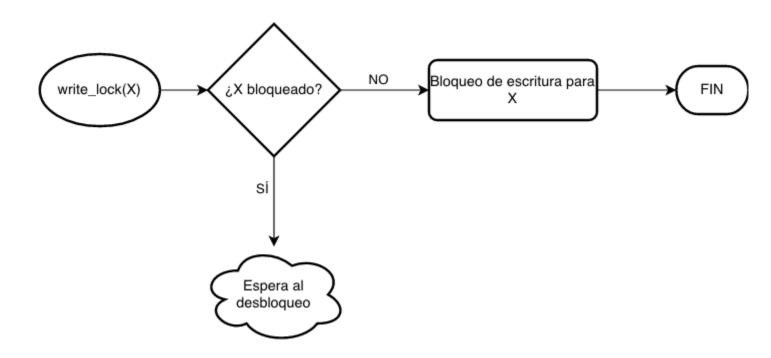
# Bloqueo para lectura



Bases de datos 26 / 95



#### Bloqueo para escritura

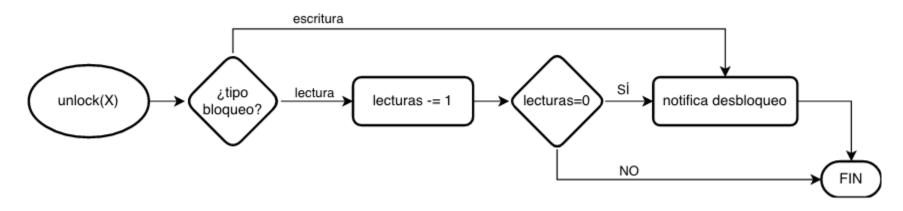


- Si el objeto está desbloqueado, se bloquea el mismo para escritura
- Si el objeto está bloqueado, se espera a que quede libre antes de bloquearlo para escritura

Bases de datos 27 / 95



#### Desbloqueo



- Si el bloqueo era por **lectura**, se decrementa en 1 el número de lecturas
- Si el número de lecturas **llega a 0**, se establece que el objeto queda desbloqueado y se notifica a los bloqueos que esperan
- Si el bloqueo era por **escritura**, se desbloquea el objeto y se notifica a los bloqueos que estaban esperando

Bases de datos 28 / 95



#### Bloqueo en dos fases

Para garantizar la ejecución en serie de las transacciones se realiza un **bloqueo en dos fases**:

- Fase de crecimiento: se realizan todos los bloqueos de los objetos que se vayan a utilizar en la transacción
- Fase de liberación: se liberan aquellos bloqueos solicitados durante la fase anterior.

Bases de datos 29 / 95



#### Bloqueo pesimista y optimista

#### Bloqueo pesimista:

- Transacciones completamente separadas
- Serializable (nivel de aislamiento)
- Problema: Interbloqueo (prevención por grafos)

#### Bloqueo optimista:

- Asume que no habrá errores
- Cuando se modifican los datos, se vuelven a leer y si hay modificaciones se produce un error
- El programa debe solucionarlo

Bases de datos 30 / 95



#### Niveles de aislamiento

```
SET [{GLOBAL | SESSION}] TRANSACTION {ISOLATION LEVEL nivel | {READ WRITE | READ ONLY}}
```

#### Parámetros:

• GLOBAL | SESSION: Se aplica a todas las sesiones o a la actual, respectivamente

#### **Niveles:**

- REPEATABLE READ (**por defecto**): Dentro de una misma transacción las lecturas se realizan sobre el conjunto inicial de datos (no bloquea)
- READ COMMITTED: Cada lectura establece su propio conjunto de datos incluso dentro de la misma transacción (no bloquea)
- READ UNCOMMITTED: Permite lecturas sucias
- SERIALIZABLE: Bloqueo compartido solo para lectura con otras sesiones

Bases de datos 31 / 9

# PROCEDIMIENTOS ALMACENADOS



#### 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:
  - o **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 33 / 95



# 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



#### Procedimientos: ejemplo (I)

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

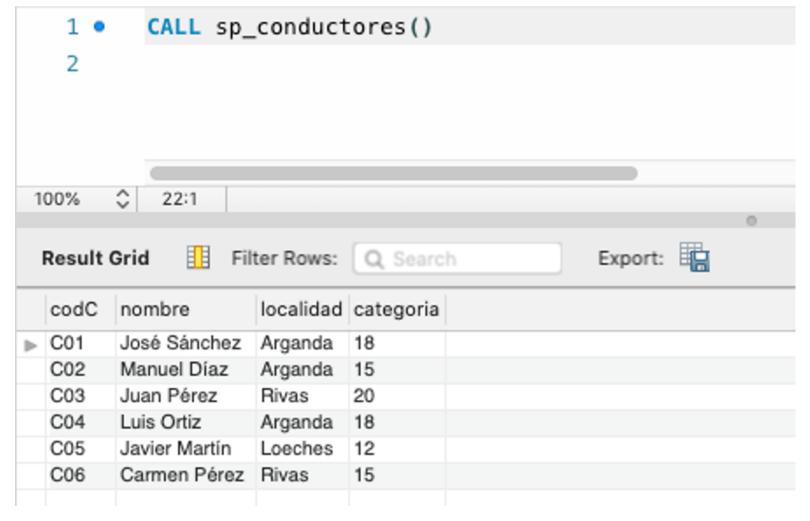
Importante: Cambiar el delimitador de fin de línea por defecto de SQL

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

Bases de datos 35 / 95



#### Procedimientos: ejemplo (y II)



Bases de datos 36 / 95



### 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 37 / 95



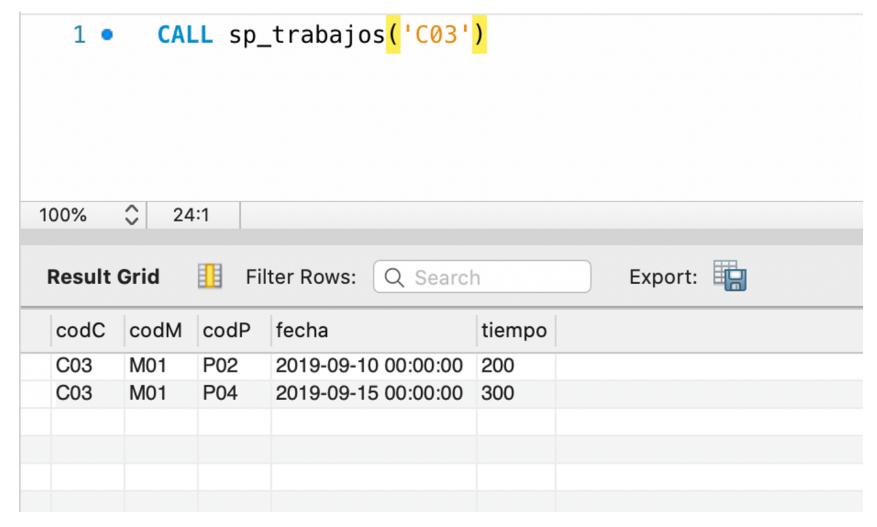
## Ejemplo: parámetro de entrada (I)

```
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE sp_trabajos (IN conductor VARCHAR(3))
BEGIN
    SELECT *
    FROM trabajos
    WHERE codC = conductor;
END$$
DELIMITER;
CALL sp_trabajos('C03')
```

Bases de datos 38 / 95



## Ejemplo: parámetro de entrada (y II)



Bases de datos 39 / 95



## 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 40 / 95



# Ejemplo: parámetro de salida (y II)

|             | 1 •       | <pre>CALL sp_cuenta('C03', @cuenta);</pre> |  |
|-------------|-----------|--|--|
|             | 2         |  |  |
|             | 3 •       | SELECT @cuenta;                            |  |
|             |           |  |  |
|             |           |  |  |
| 100% 🗘 16:3 |           |  |  |
| R           | esult Gri | d III 🛟 Filter Rows: Q Search Export: 🗓    |  |
| 0           | @cuenta   |  |  |
| <b>▶</b> 2  | 2         |  |  |
|             |           |  |  |
|             |           |  |  |

Bases de datos 41 / 9



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

Bases de datos 42 / 95



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

| 1 •         | SET @num = 10;                        |  |  |
|-------------|---------------------------------------|--|--|
| 2 •         | <pre>CALL sp_suma(@num, 3);</pre>     |  |  |
| 3 •         | SELECT @num;                          |  |  |
|             |                                       |  |  |
|             |                                       |  |  |
| 100% 🗘 13:3 |                                       |  |  |
| Result Gri  | d III 🛟 Filter Rows: Q Search Export: |  |  |
| @num        |                                       |  |  |
| 13          |                                       |  |  |
|             |                                       |  |  |

Bases de datos 43 / 9



### 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 44 / 95



### 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 45 / 95



### 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 46 / 95



# 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 47 / 95



# 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 48 / 95



# 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 49 / 95



### **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 50 / 95



### 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 51 / 95



### **Bucle REPEAT**

Las sentencias se repiten hasta que la condición se cumpla

• Ambas etiquetas son opcionales en este tipo de bucle

Bases de datos 52 / 95



### Ejemplo: bucle REPEAT

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

Bases de datos 53 / 95



### **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 54 / 95



## 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 55 / 95

# **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 57 / 95



### 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 58 / 95



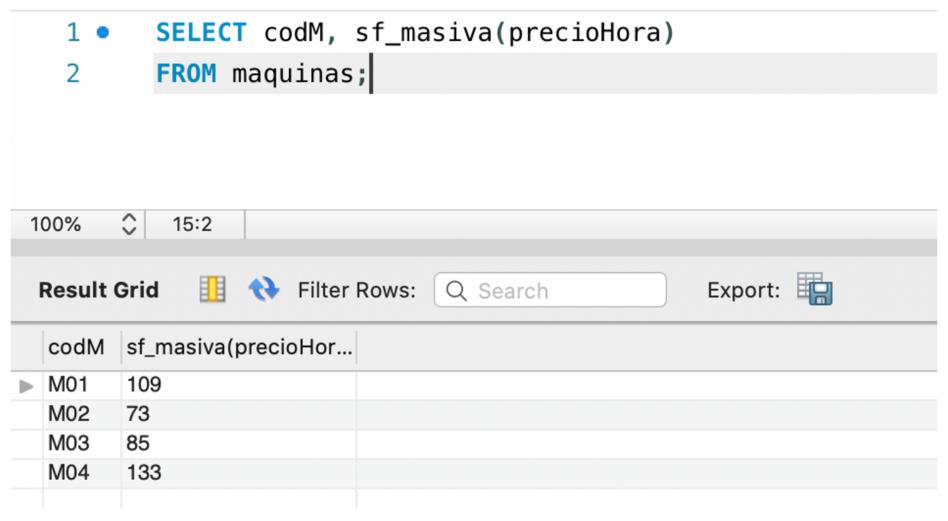
# Ejemplo: función (I)

```
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 59 / 95



# Ejemplo: función (y II)



Bases de datos 60 / 95

# **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 62 / 95



### **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 63 / 95



### **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 64 / 95

# **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 66 / 95



### ¿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 67 / 95



#### 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 68 / 95



### 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

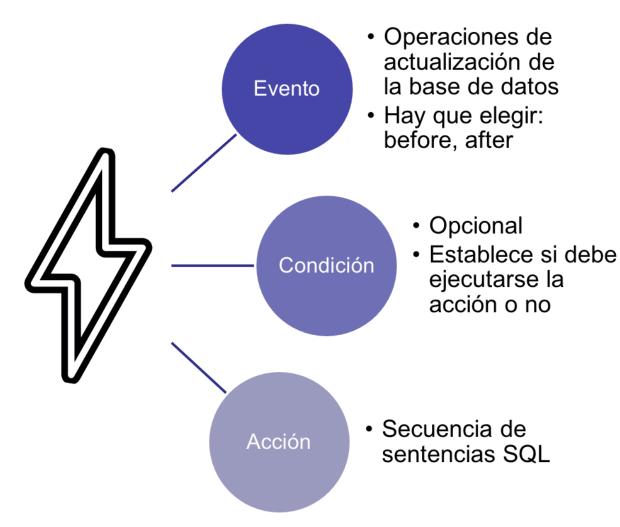
Comprobamos si el nuevo salario es superior al del supervisor

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

Bases de datos 69 / 9



## Composición de un Trigger



Bases de datos 70 / 95



### **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 71 / 95



## **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 72 / 95



# 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 73 / 95



# 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 74 / 95



## 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 75 / 95



# 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 76 / 95



# 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 77 / 95



# 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 78 / 95

# 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 80 / 95



#### 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 81 / 95



# 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 82 / 95



# 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 83 / 95



## **Índices automatizados**

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

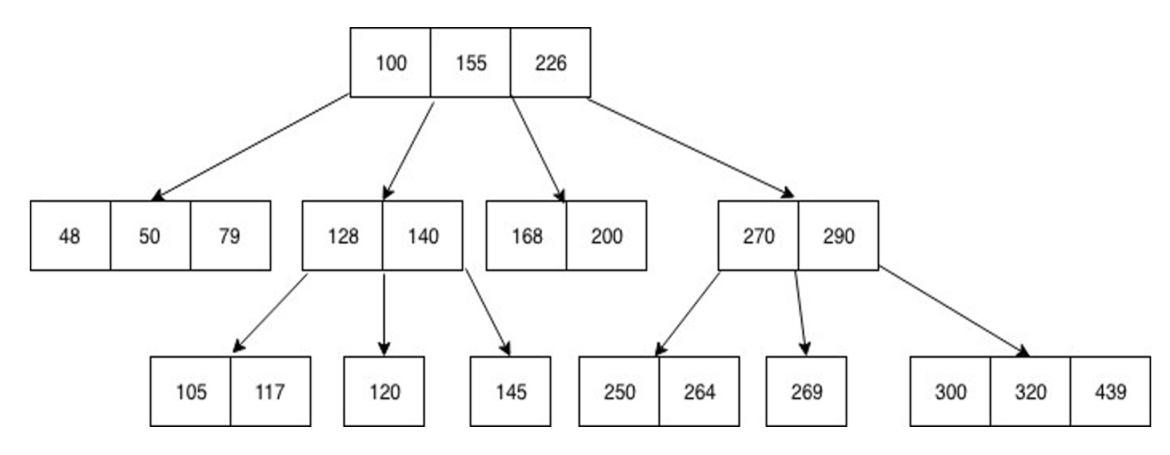
- Las claves primarias de las tablas tienen asociadas un índice de manera automática, para que buscar valores duplicados sea eficiente
- De la misma forma, las claves ajenas también tienen definidas automáticamente un índice para comprobar eficientemente si el valor de la columna referenciada existe

Bases de datos 84 / 95



## Árboles B

Los índices basan su funcionamiento en los árboles B:



Bases de datos 85 / 95

# GESTIÓN DE USUARIOS



# Creación de usuarios (I)

La creación de un usuario en SQL se refiere al proceso de establecer una cuenta de usuario en un sistema de gestión de bases de datos

La creación de un usuario permite a una persona o una aplicación acceder a la base de datos y realizar diversas operaciones, como consultar datos, insertar registros, actualizar información o eliminar información, dependiendo de los permisos otorgados al usuario

Bases de datos 87 / 95



## Creación de usuarios (y II)

Para crear un usuario debemos estar conectados a la base de datos con un usuario que disponga de permisos suficientes para llevar a cabo tal acción

La sentencia para crear usuarios es:

```
CREATE USER 'username' IDENTIFIED BY 'password';
```

#### Donde:

- username: es el nombre que se dará al nuevo usuario (debe ser único).
- password: es la contraseña que se utilizará para acceder.

Bases de datos 88 / 95



## Asignación de permisos

GRANT PRIVILEGE ON schema.tabla TO 'nombre\_de\_usuario' WITH GRANT OPTION;

Asigna los permisos que consideremos necesarios a un usuario

- PRIVILEGE: Uno o más de los siguientes valores que permiten ejecución de las sentencias homónimas: CREATE, ALTER, DROP, INSERT, UPDATE, DELETE, SELECT;
   \* para todos los permisos
- schema tabla: El schema y la tabla(s) sobre la que aplicar los permisos, siendo \* equivalente a todos (e.g. s.\* todas tabla de s, \*.\* toda tabla de todo schema)
- WITH GRANT OPTION (opcional): , que puede omitirse, otorga al usuario la posibilidad de asignatar permisos iguales o inferiores a los suyos a otros usuarios

FLUSH PRIVILEGES tras asignar permisos fuerza su refresco en algunos SGBD

Bases de datos



## Asignación de permisos sobre vistas

Las vistas toman un papel crucial en la privacidad de las bases datos cuando se combinan con una gestión de permisos adecuada

Por ejemplo, ante una vista creada como:

```
CREATE VIEW miBD.miVista AS SELECT ...
```

Es posible establecer un permiso tal que:

```
GRANT SELECT ON miBD.miVista TO 'nombre_de_usuario';
```

De tal forma que nombre\_de\_usuario solo pueda consultar la información proporcionada por miVista del miBD

Bases de datos 90 / 95



## Revocación de permisos

Al igual que podemos crear permisos, podemos revocarlos. Para ello empleamos:

```
REVOKE PRIVILEGE ON base_de_datos.tabla FROM 'nombre_de_usuario';
```

Que funciona de forma análoga a GRANT.

Bases de datos 91 / 95



# Consultar los permisos de un usuario

Podemos consultar los permisos de un usuario con:

```
SHOW GRANTS FOR 'nombre_de_usuario';
```

Bases de datos 92 / 95



### Eliminar usuario

Para eliminar un usuario usaremos la siguiente sentencia:

```
DROP USER 'nombre_de_usuario';
```

Bases de datos 93 / 95



## Recomendaciones generales

Es fundamental tener en cuenta la seguridad al crear usuarios en una base de datos. Esto implica asignar permisos mínimos necesarios para evitar el acceso no autorizado y utilizar contraseñas seguras. Además, debes administrar y mantener adecuadamente las cuentas de usuario a lo largo del tiempo, revocando permisos si ya no son necesarios y cambiando contraseñas periódicamente

Ten en cuenta que los detalles exactos y la sintaxis pueden variar según el SGBD que utilices, por lo que es importante consultar la documentación específica de tu sistema de gestión de bases de datos para obtener instrucciones precisas

Bases de datos 94 / 95

# 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