

**UNIVERSIDAD NACIONAL MAYOR DE SAN MARCOS**  
**FACULTAD DE INGENIERÍA DE SISTEMAS E INFORMÁTICA**  
**ESCUELA PROFESIONAL DE INGENIERÍA DE SISTEMAS**



**“LABORATORIO 06”**

**ASIGNATURA**

Administración de Base de Datos

**DOCENTE**

Chávez Soto, Jorge Luis

**ESTUDIANTE**

Carhuaricra Anco, Heidi Nicole - 23200150

**Lima, Perú**

**2025**

## ÍNDICE

LABORATORIO 06.....	3
I.    OBJETIVOS .....	3
II.   DESCRIPCIÓN DE LAS TABLAS.....	3
III.  EJERCICIOS PLANTEADOS .....	5
1.   Control básico de transacciones .....	5
2.   Bloqueos entre sesiones .....	7
3.   Transacción controlada con bloque PL/SQL .....	9
4.   SAVEPOINT y reversión parcial.....	11

# LABORATORIO 06

## I. OBJETIVOS

El presente laboratorio tiene por objetivos:

- Aplicar los comandos COMMIT, ROLLBACK y SAVEPOINT para controlar la persistencia de los datos.
- Simular escenarios de bloqueos y concurrencia entre sesiones de Oracle.
- Garantizar la consistencia y atomicidad de las operaciones de actualización.
- Comprender el impacto de las transacciones en la base de datos HR durante procesos de inserción, actualización y eliminación.

## II. DESCRIPCIÓN DE LAS TABLAS

- *Countries*

Name	Null?	Type
COUNTRY_ID	NOT NULL	CHAR (2)
COUNTRY_NAME		VARCHAR2 (40)
REGION_ID		NUMBER

- *Departments*

Name	Null?	Type
DEPARTMENT_ID	NOT NULL	NUMBER (4)
DEPARTMENT_NAME	NOT NULL	VARCHAR2 (30)
MANAGER_ID		NUMBER (5)
LOCATION_ID		NUMBER (4)

- *Employees*

Name	Null?	Type
EMPLOYEE_ID	NOT NULL	NUMBER (6)
FIRST_NAME		VARCHAR2 (20)
LAST_NAME	NOT NULL	VARCHAR2 (25)
EMAIL	NOT NULL	VARCHAR2 (25)
PHONE_NUMBER		VARCHAR2 (20)
HIRE_DATE	NOT NULL	DATE
JOB_ID	NOT NULL	VARCHAR2 (10)

SALARY		NUMBER (8, 2)
COMMISSION_PCT		NUMBER (2, 2)
MANAGER_ID		NUMBER (6)
DEPARTMENT_ID		NUMBER (4)

- ***Jobs***

Name	Null?	Type
JOB_ID	NOT NULL	VARCHAR2 (10)
JOB_TITLE	NOT NULL	VARCHAR2 (35)
MIN_SALARY		NUMBER (6)
MAX_SALARY		NUMBER (6)

- ***Job\_History***

Name	Null?	Type
EMPLOYEE_ID	NOT NULL	NUMBER (6)
START_DATE	NOT NULL	DATE
END_DATE	NOT NULL	DATE
JOB_ID	NOT NULL	VARCHAR2 (10)
DEPARTMENT_ID		NUMBER (4)

- ***Locations***

Name	Null?	Type
LOCATION_ID	NOT NULL	NUMBER (4)
STREET_ADDRESS		VARCHAR2 (40)
POSTAL_CODE		VARCHAR2 (12)
CITY	NOT NULL	VARCHAR2 (30)
STATE PROVINCE		VARCHAR2 (25)
COUNTRY_ID		CHAR (2)

- ***Regions***

Name	Null?	Type
REGION_ID	NOT NULL	NUMBER ()
REGION_NAME		VARCHAR2 (25)

```

    erDiagram
        HR_LOCATIONS ||--o{ HR_COUNTRIES : "has"
        HR_COUNTRIES ||--o{ HR_REGIONS : "has"
        HR_DEPARTMENTS ||--o{ HR_EMPLOYEES : "has"
        HR_EMPLOYEES ||--o{ HR_JOB_HISTORY : "has"
        HR_EMPLOYEES ||--o{ HR_JOBS : "has"
        HR_JOB_HISTORY ||--o{ HR_JOBS : "has"
        HR_DEPARTMENTS ||--o{ HR_LOCATIONS : "has"
        HR_DEPARTMENTS ||--o{ HR_REGIONS : "has"
        HR_EMPLOYEES ||--o{ HR_REGIONS : "has"
        HR_JOB_HISTORY ||--o{ HR_REGIONS : "has"
        HR_JOBS ||--o{ HR_REGIONS : "has"
  
```

The diagram illustrates the relationships between various HR-related tables in a database. The tables and their attributes are as follows:

- HR\_LOCATIONS**
  - Primary Key: LOCATION\_ID (NUMBER(4))
  - Attributes: STREET\_ADDRESS (VARCHAR2(12 BYTE)), POSTAL\_CODE (VARCHAR2(12 BYTE)), CITY (VARCHAR2(30 BYTE)), STATE\_PROVINCE (VARCHAR2(25 BYTE)), COUNTRY\_ID (CHAR(2 BYTE))
  - Foreign Keys: LOC\_ID\_FK (LOCATION\_ID), LOC\_C\_ID\_FK (COUNTRY\_ID), LOC\_CITY\_IX (CITY), LOC\_COUNTRY\_IX (COUNTRY\_ID), LOC\_ID\_FK (LOCATION\_ID), LOC\_STATE\_PROVINCE\_IX (STATE\_PROVINCE)
- HR\_COUNTRIES**
  - Primary Key: COUNTRY\_ID (CHAR(2 BYTE))
  - Attributes: COUNTRY\_NAME (VARCHAR2(40 BYTE)), REGION\_ID (NUMBER)
  - Foreign Keys: COUNTRY\_C\_ID\_FK (COUNTRY\_ID), COUNTRY\_REG\_FK (REGION\_ID)
- HR\_REGIONS**
  - Primary Key: REGION\_ID (NUMBER)
  - Attributes: REGION\_NAME (VARCHAR2(25 BYTE))
  - Foreign Keys: REG\_ID\_FK (REGION\_ID), REG\_ID\_FK (REGION\_ID)
- HR\_DEPARTMENTS**
  - Primary Key: DEPARTMENT\_ID (NUMBER(4))
  - Attributes: DEPARTMENT\_NAME (VARCHAR2(30 BYTE)), MANAGER\_ID (NUMBER(4)), LOCATION\_ID (NUMBER(4))
  - Foreign Keys: DEPT\_LOC\_FK (LOCATION\_ID), DEPT\_MGR\_FK (MANAGER\_ID), DEPT\_ID\_FK (DEPARTMENT\_ID), DEPT\_LOCATION\_IX (LOCATION\_ID)
- HR\_EMPLOYEES**
  - Primary Key: EMPLOYEE\_ID (NUMBER(9))
  - Attributes: FIRST\_NAME (VARCHAR2(30 BYTE)), LAST\_NAME (VARCHAR2(25 BYTE)), EMAIL (VARCHAR2(25 BYTE)), PHONE\_NUMBER (VARCHAR2(20 BYTE)), HIRE\_DATE (DATE), JOB\_ID (NUMBER(2)), SALARY (NUMBER(8)), COMMISSION\_PCT (NUMBER(2,2)), MANAGER\_ID (NUMBER(9)), DEPARTMENT\_ID (NUMBER(4))
  - Foreign Keys: EMP\_EMAIL\_IX (EMAIL), EMP\_EMP\_ID\_FK (EMPLOYEE\_ID), EMP\_DEPT\_FK (DEPARTMENT\_ID), EMP\_JOB\_FK (JOB\_ID), EMP\_MANAGER\_FK (MANAGER\_ID), EMP\_DEPARTMENT\_IX (DEPARTMENT\_ID), EMP\_EMAIL\_IX (EMAIL), EMP\_EMP\_ID\_FK (EMPLOYEE\_ID), EMP\_JOB\_IX (JOB\_ID), EMP\_MANAGER\_IX (MANAGER\_ID), EMP\_NAME\_IX (LAST\_NAME, FIRST\_NAME)
- HR\_JOB\_HISTORY**
  - Primary Key: EMPLOYEE\_ID (NUMBER(9)), START\_DATE (DATE), END\_DATE (DATE), JOB\_ID (NUMBER(2)), DEPARTMENT\_ID (NUMBER(4))
  - Foreign Keys: HIST\_EMP\_ID\_ST\_DATE\_PK (EMPLOYEE\_ID, START\_DATE), HIST\_DEPT\_FK (DEPARTMENT\_ID), HIST\_EMP\_FK (EMPLOYEE\_ID), HIST\_JOB\_FK (JOB\_ID), HIST\_DEPARTMENT\_IX (DEPARTMENT\_ID), HIST\_EMP\_ID\_ST\_DATE\_FK (EMPLOYEE\_ID, START\_DATE), HIST\_EMPLOYEE\_IX (EMPLOYEE\_ID), HIST\_JOB\_IX (JOB\_ID)
- HR\_JOBS**
  - Primary Key: JOB\_ID (NUMBER(2))
  - Attributes: JOB\_TITLE (VARCHAR2(35 BYTE)), MIN\_SALARY (NUMBER(8)), MAX\_SALARY (NUMBER(8))
  - Foreign Keys: JOB\_ID\_FK (JOB\_ID), JOB\_ID\_FK (JOB\_ID)

The diagram shows the following relationships:

- HR\_LOCATIONS** is linked to **HR\_COUNTRIES** via **LOC\_C\_ID\_FK**.
- HR\_COUNTRIES** is linked to **HR\_REGIONS** via **COUNTRY\_REG\_FK**.
- HR\_DEPARTMENTS** is linked to **HR\_LOCATIONS** via **DEPT\_LOC\_FK**.
- HR\_DEPARTMENTS** is linked to **HR\_REGIONS** via **DEPT\_LOCATION\_IX**.
- HR\_EMPLOYEES** is linked to **HR\_DEPARTMENTS** via **DEPT\_ID\_FK**.
- HR\_EMPLOYEES** is linked to **HR\_JOB\_HISTORY** via **HIST\_EMP\_FK**.
- HR\_EMPLOYEES** is linked to **HR\_JOBS** via **EMP\_JOB\_FK**.
- HR\_JOB\_HISTORY** is linked to **HR\_JOBS** via **HIST\_JOB\_FK**.
- HR\_EMPLOYEES** is linked to **HR\_REGIONS** via **EMP\_REGION\_IX**.
- HR\_JOB\_HISTORY** is linked to **HR\_REGIONS** via **HIST\_REGION\_IX**.
- HR\_JOBS** is linked to **HR\_REGIONS** via **JOB\_REGION\_IX**.

All rows fetched: 5 in 0.226 seconds

	EMPLOYEE_ID	FIRST_NAME	LAST_NAME	EMAIL	PHONE_NUMBER	HIRE_DATE	JOB_ID	SALARY
1	103	Alexander	James	AJAMES	1.590.555.0103	03/01/2016 12:00:00	IT_PROG	9000
2	104	Bruce	Miller	BMILLER	1.590.555.0104	21/05/2017 12:00:00	IT_PROG	6000
3	105	David	Williams	DWILLIAMS	1.590.555.0105	25/06/2015 12:00:00	IT_PROG	4800
4	106	Valli	Jackson	VJACKSON	1.590.555.0106	05/02/2016 12:00:00	IT_PROG	4800
5	107	Diana	Nguyen	DNGUYEN	1.590.555.0107	07/02/2017 12:00:00	IT_PROG	4200

```

--- Bloque anónimo PL/SQL
DECLARE
BEGIN
    --- Aumento del salario al 10% a empleados del dpto 90
    UPDATE employees
    SET salary = salary * 1.1
    WHERE department_id = 90;

    --- Crear un punto de guardado
    SAVEPOINT aumentol;

    --- Aumento del salario al 5% a empleados del dpto 60
    UPDATE employees
    SET salary = salary * 1.05
    WHERE department_id = 60;

    --- Deshacer cambios realizados desde el savepoint en adelante
    ROLLBACK TO aumentol;

    COMMIT;
END;
/

```

Consultamos nuevamente para revisar las actualizaciones:

```

--- Consultas necesarias
SELECT * FROM employees WHERE department_id = 90;
SELECT * FROM employees WHERE department_id = 60;

```

All rows fetched: 3 in 0.155 seconds

	EMPLOYEE_ID	FIRST_NAME	LAST_NAME	EMAIL	PHONE_NUMBER	HIRE_DATE	JOB_ID	SALARY
1	100	Steven	King	SKING	1.515.555.0100	17/06/2013 12:00:00	AD_PRE	26400
2	101	Neena	Yang	NYANG	1.515.555.0101	21/09/2015 12:00:00	AD_VP	18700
3	102	Lex	Garcia	LGARCIA	1.515.555.0102	13/01/2011 12:00:00	AD_VP	18700

All rows fetched: 5 in 0.226 seconds

	EMPLOYEE_ID	FIRST_NAME	LAST_NAME	EMAIL	PHONE_NUMBER	HIRE_DATE	JOB_ID	SALARY
1	103	Alexander	James	AJAMES	1.590.555.0103	03/01/2016 12:00:00	IT_PROG	9000
2	104	Bruce	Miller	BMILLER	1.590.555.0104	21/05/2017 12:00:00	IT_PROG	6000
3	105	David	Williams	DWILLIAMS	1.590.555.0105	25/06/2015 12:00:00	IT_PROG	4800
4	106	Valli	Jackson	VJACKSON	1.590.555.0106	05/02/2016 12:00:00	IT_PROG	4800
5	107	Diana	Nguyen	DNGUYEN	1.590.555.0107	07/02/2017 12:00:00	IT_PROG	4200

## ¿Qué departamento mantuvo los cambios?

El departamento 90 mantuvo el aumento del 10% en el salario, porque el ROLLBACK solo afectó los cambios posteriores al SAVEPOINT.

## ¿Qué efecto tuvo el ROLLBACK parcial?

El `ROLLBACK` deshizo únicamente las operaciones ejecutadas después del `SAVEPOINT aumento1`, en este caso el aumento del 5% del departamento 60. Los cambios anteriores (departamento 90) permanecieron activos.

### ¿Qué ocurriría si se ejecutara `ROLLBACK` sin especificar `SAVEPOINT`?

Se deshazarían todos los cambios de la transacción completa, incluyendo el aumento del 10% del salario al departamento 90. En ese caso, ningún cambio sería guardado, incluso si luego se hiciera `COMMIT`.

## 2. Bloqueos entre sesiones

En dos sesiones diferentes de Oracle:

- En la primera sesión, ejecute: `UPDATE employees SET salary = salary + 500 WHERE employee_id = 103;`
- Sin ejecutar `COMMIT`, en la segunda sesión, intente modificar el mismo registro.
- Observe el bloqueo y, desde la primera sesión, ejecute: `ROLLBACK;`
- Analice el efecto sobre la segunda sesión.

Preguntas:

- ¿Por qué la segunda sesión quedó bloqueada?
- ¿Qué comando libera los bloqueos?
- ¿Qué vistas del diccionario permiten verificar sesiones bloqueadas?

### Solución:

```
--- Ejercicio 02: Sesión 1
--- Consulta necesaria
SELECT employee_id, salary FROM employees WHERE employee_id = 103;
```

All rows fetched: 1 in 0.107 seconds

	EMPLOYEE_ID	SALARY
1	103	9000

```
--- Actualización de salario
UPDATE employees
SET salary = salary + 500
WHERE employee_id = 103;
```

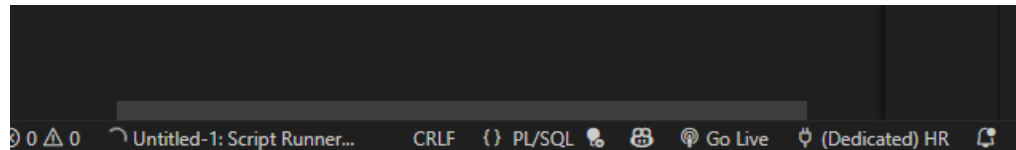
PROBLEMS	4	OUTPUT	DEBUG CONSOLE	TERMINAL	SCRIPT OUTPUT	...
1 row updated.						

Ejecutamos la actualización de salario en la sesión 2

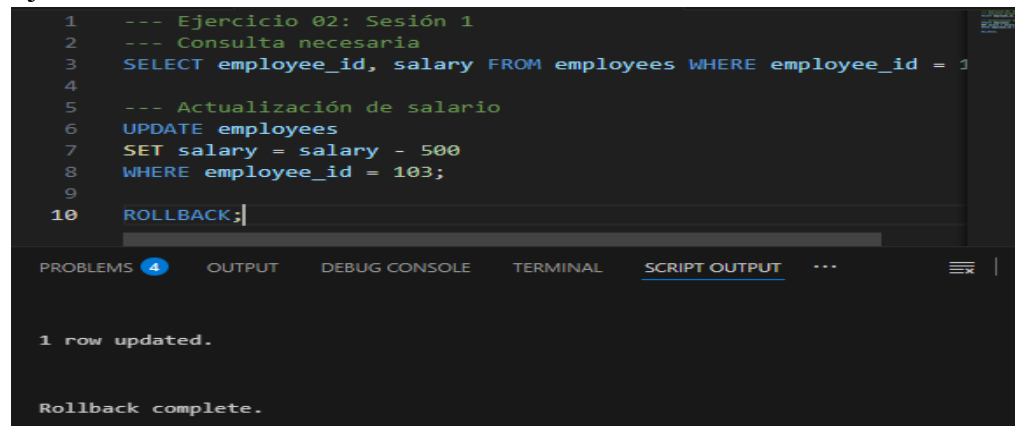
```
--- Ejercicio 02: Sesión 2
--- Consulta necesaria
SELECT employee_id, salary FROM employees WHERE employee_id =
103;

--- Actualización de salario
UPDATE employees
SET salary = salary + 200
WHERE employee_id = 103;
```

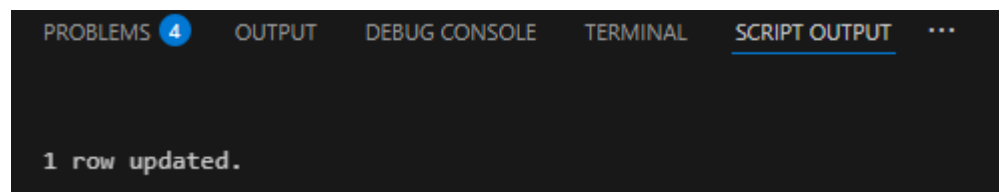
No termina de ejecutar el UPDATE



Ejecutamos un ROLLBACK en la sesión 1



Automáticamente, se termina de ejecutar el UPDATE en la sesión 2



**¿Por qué la segunda sesión quedó bloqueada?**

La segunda sesión quedó bloqueada porque Oracle usa bloqueos implícitos a nivel de fila (row – level locks) cuando una transacción modifica datos.

La primera sesión tiene un bloqueo exclusivo (Exclusive Lock) sobre la fila del `employee_id = 103` para evitar inconsistencias. Mientras el UPDATE no ejecute un COMMIT o un ROLLBACK, ninguna otra sesión puede modificar esa misma fila. Por ello, la segunda sesión queda en espera (bloqueada) hasta que se libere el recurso.

**¿Qué comando libera los bloqueos?**



Los bloqueos se liberan automáticamente al ejecutar no de los siguientes comandos:

- COMMIT -> Confirma los cambios y libera los locks.
- ROLLBACK -> Revierte los cambios y también libera los locks.

### ¿Qué vistas del diccionario permiten verificar sesiones bloqueadas?

Se puede consultar las siguientes vistas en el diccionario de Oracle para analizar bloqueos:

Vista	Descripción
V\$LOCK	Muestra los bloqueos actuales en el sistema (tipo de lock, modo, identificadores de sesión).
V\$SESSION	Muestra las sesiones activas; se puede combinar con V\$LOCK para identificar quién bloquea a quién.
DBA_BLOCKERS	Muestra las sesiones que están bloqueando a otras.
DBA_WAITERS	Muestra las sesiones que están esperando a ser desbloqueadas.
V\$LOCKED_OBJECT	Relaciona los objetos (tablas, filas) que están bloqueados con las sesiones que los poseen.

Realizamos la siguiente consulta en el diccionario de datos para saber quiénes interactúan en el bloqueo:

```
SELECT
    s.sid,
    s.serial#,
    s.username,
    l.type,
    l.id1,
    l.id2,
    l.lmode,
    l.request,
    l.block
FROM v$session s
JOIN v$lock l ON s.sid = l.sid
WHERE s.username IS NOT NULL;
```

All rows fetched: 20 in 0.214 seconds

SID	SERIAL#	USERNAME	TYPE	ID1	ID2	LNODE	REQUEST	BLOCK
10	136	65495 HR	AE	134	3821968573	4	0	0
11	506	24685 HR	AE	134	3821968573	4	0	0
12	257	2965 HR	AE	134	3821968573	4	0	0
13	378	15788 SYSTEM	AE	134	3821968573	4	0	0
14	631	4752 HR	AE	134	3821968573	4	0	0
15	268	31800 SYSTEM	AE	134	3821968573	4	0	0
16	258	53818 HR	AE	134	3821968573	4	0	0
17	871	58395 HR	TX	196608	962	0	6	0
18	506	24685 HR	TX	196608	962	6	0	1
19	506	24685 HR	TM	76948	0	3	0	0
20	871	58395 HR	TM	76948	0	3	0	0

### 3. Transacción controlada con bloque PL/SQL

Cree un bloque anónimo PL/SQL que realice una transferencia de empleado de un departamento a otro, registrando la transacción en JOB\_HISTORY.

Pasos:

- Actualice el department\_id del empleado 104 al departamento 110.
- Inserte simultáneamente el registro correspondiente en JOB\_HISTORY.
- Si ocurre un error (por ejemplo, departamento inexistente), haga un ROLLBACK y muestre un mensaje con DBMS\_OUTPUT.

Preguntas:

- a. ¿Por qué se debe garantizar la atomicidad entre las dos operaciones?
- b. ¿Qué pasaría si se produce un error antes del COMMIT?
- c. ¿Cómo se asegura la integridad entre EMPLOYEES y JOB\_HISTORY?

### *Solución:*

```
--- Ejercicio 03
SET serveroutput ON;
DECLARE
    v_employee_id      employees.employee_id%TYPE := 104;
    v_antiguo_dpto      employees.department_id%TYPE;
    v_nuevo_dpto        employees.department_id%TYPE := 110;
BEGIN
    --- Obtener el departamento actual del empleado
    SELECT department_id
        INTO v_antiguo_dpto
    FROM employees
    WHERE employee_id = v_employee_id;

    --- Actualizar el departamento del empleado
    UPDATE employees
    SET department_id = v_nuevo_dpto
    WHERE employee_id = v_employee_id;

    --- Insertar registro en JOB_HISTORY
    INSERT INTO job_history (employee_id, start_date, end_date,
job_id, department_id)
        VALUES (v_employee_id, SYSDATE - 30, SYSDATE, 'SA_REP',
v_antiguo_dpto);

    --- Confirmar transacción
    COMMIT;

    dbms_output.put_line('Transferencia                realizada
correctamente.');
```

```
EXCEPTION
    WHEN NO_DATA_FOUND THEN
        ROLLBACK;
        dbms_output.put_line('Error: No existe el empleado o el
departamento especificado.');
```

```
    WHEN OTHERS THEN
```

```

        ROLLBACK;
        dbms_output.put_line('Error al realizar la
transferencia: ' || SQLERRM);
END;
/

```

Transferencia realizada correctamente.

PL/SQL procedure successfully completed.

### ¿Por qué se debe garantizar la atomicidad entre las dos operaciones?

Porque las acciones realizadas (actualizar departamento y registrar el cambio en JOB\_HISTORY) forman parte de una misma transacción lógica. Si una se realiza sin la otra, los datos quedarían inconsistentes. Por ello, la atomicidad se basa en ejecutar ambas acciones o ninguna.

### ¿Qué pasaría si se produce un error antes del COMMIT?

Si ocurre un error antes del COMMIT, y el bloque ejecuta un ROLLBACK en la sección EXCEPTION, es decir, todas las operaciones previas se revierten automáticamente.

### ¿Cómo se asegura la integridad entre EMPLOYEES y JOB\_HISTORY?

Oracle mantiene esta integridad mediante:

- *Claves foráneas (FOREIGN KEY)*  
JOB\_HISTORY.EMPLOYEE\_ID hace referencia a EMPLOYEES.EMPLOYEE\_ID. Esto impide insertar un historial de un empleado que no exista.
- *Lógica transaccional (COMMIT/ROLLBACK)*  
El bloque PL/SQL asegura que ambas tablas se actualicen en conjunto.
- *Restricciones de integridad referencial*  
La base de datos garantiza que los valores en JOB\_HISTORY.DEPARTMENT\_ID existan en DEPARTMENTS.DEPARTMENT\_ID.

## 4. SAVEPOINT y reversión parcial

Diseña un bloque anónimo PL/SQL que ejecute las siguientes operaciones en una sola transacción:

- Aumentar el salario en 8% para empleados del departamento 100 → SAVEPOINT A.
- Aumentar el salario en 5% para empleados del departamento 80 → SAVEPOINT B.
- Eliminar los empleados del departamento 50.
- Revierte los cambios hasta el SAVEPOINT B.
- Finalmente, confirma la transacción con COMMIT.

Preguntas:

- ¿Qué cambios quedan persistentes?
- ¿Qué sucede con las filas eliminadas?
- ¿Cómo puedes verificar los cambios antes y después del COMMIT?

### *Solución:*

Realizamos la(s) consulta(s) correspondiente(s):

```
--- Ejercicio 04
SELECT employee_id, salary, department_id
FROM employees
WHERE department_id IN (50, 80, 100);
```

All rows fetched: 85 in 0.439 seconds

	EMPLOYEE_ID	SALARY	DEPARTMENT_ID
1	199	2600	50
2	108	12008	100
3	109	9000	100
4	110	8200	100
5	111	7700	100
6	112	7800	100
7	113	6900	100
...	...	...	...

```
--- Bloque anónimo PL/SQL
DECLARE
BEGIN
    --- Aumento del 8% para empleados del departamento 100
    UPDATE employees
        SET salary = salary * 1.08
    WHERE department_id = 100;

    SAVEPOINT aumentol;
    dbms_output.put_line('Aumento del 8% aplicado al departamento 100.');
```

--- Aumento del 5% para empleados del departamento 80

```

UPDATE employees
  SET salary = salary * 1.05
WHERE department_id = 80;

SAVEPOINT aumento2;
dbms_output.put_line('Aumento del 5% aplicado al
departamento 80.');
```

--- Eliminación de empleados del departamento 50

```

DELETE FROM employees
WHERE department_id = 50;
dbms_output.put_line('Empleados del departamento 50
eliminados.');
```

--- Reversión parcial: volver al SAVEPOINT aumento2

```

ROLLBACK TO SAVEPOINT aumento2;
dbms_output.put_line('Cambios revertidos hasta el SAVEPOINT
aumento2.');
```

--- Confirmar la transacción

```

COMMIT;
dbms_output.put_line('Transacción confirmada.');
```

```

EXCEPTION
  WHEN OTHERS THEN
    ROLLBACK;
    dbms_output.put_line('Error: ' || SQLERRM);
END;
/
```

```

Aumento del 8% aplicado al departamento 100.
Aumento del 5% aplicado al departamento 80.
Error: ORA-02292: integrity constraint (HR.DEPT_MGR_FK) violated - child record f

PL/SQL procedure successfully completed.
```

### ¿Qué cambios quedan persistentes?

Ningún cambio queda persistente. El error ORA-02292 provocó que la transacción no pudiera completarse, y como el bloque ejecutó un ROLLBACK parcial o total, todos los cambios anteriores (aumentos del 8% y 5%) fueron revertidos antes del COMMIT.

### ¿Qué sucede con las filas eliminadas?

Las filas no se llegaron a eliminar. El intento de DELETE FROM employees WHERE department\_id = 50 falló porque existían registros dependientes (clave foránea violada). Oracle nunca elimina parcialmente si hay error de integridad referencial: simplemente anula toda la operación.

### **¿Cómo puedes verificar los cambios antes y después del COMMIT?**

Para verificar los efectos de una transacción, se pueden realizar consultas antes y después de ejecutar las sentencias COMMIT o ROLLBACK.

Antes del COMMIT o ROLLBACK, es posible visualizar los cambios provisionales que aún no han sido confirmados. Después de ejecutar las sentencias, los resultados mostrados reflejarán el estado real y confirmado de la base de datos. De esta forma, se puede comprobar qué operaciones fueron finalmente persistidas o revertidas según el control de transacciones ejecutado.