

# **TT2: AXUSTE DA BASE DE DATOS**

**Administracion de Bases de Datos – Traballos tutelados**  
**Curso 2023/2024**



# Índice:

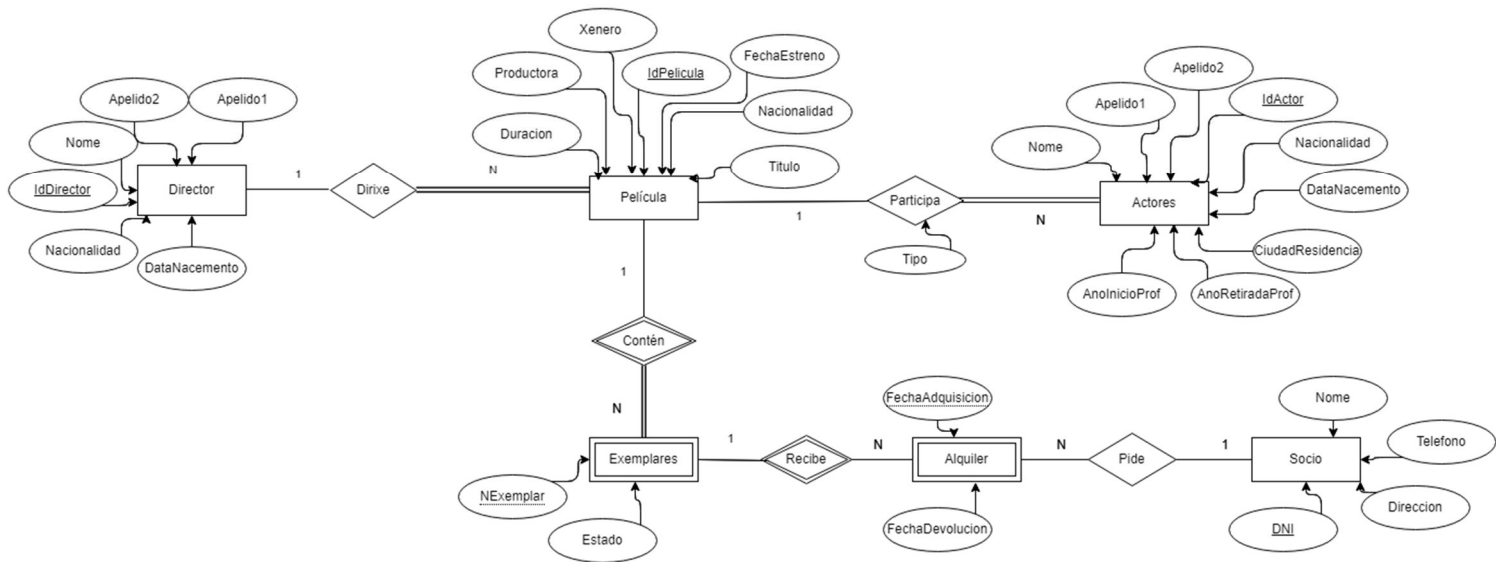
<b>1. Introducción .....</b>	<b>3</b>
<b>2. Esquema relacional e modelo relacional .....</b>	<b>4</b>
<b>3. Sentenzas select, plans de execución e optimización .....</b>	<b>5</b>
<b>4. Conclusións .....</b>	<b>21</b>

## 1. INTRODUCCION

Primeiramente imos determinar a carga de traballo da base de datos. Para iso, especificaremos cinco sentenzas **SELECT** pensadas para representar operacións comúns que se poderían realizar na vida real sobre a nosa base de datos.

A continuación, analizaremos os plans de execución de cada consulta **SELECT** antes dos axustes, empregando ademais en dúas delas, sentenzas hints de Oracle. Posteriormente, levaremos a cabo unha serie de axustes de optimización para ver os cambios que houbo e a mellora do rendemento en cada unha delas. Finalmente, tamén mediremos o tempo de execución dunha sentenza **DML** (antes e despois dos cambios) sobre unha táboa que recibiu cambios e así avaliar o impacto da optimización. Este proceso permitiranos entender as ventaxas ou consecuencias dos axustes realizados.

## 2. ESQUEMA RELACIONAL E MODELO RELACIONAL:



### 3. SENTENZAS SELECT, PLANS DE EXECUCIÓN E OPTMIZACIÓNS

Neste apartado, amosaremos cada unha das sentenzas que fixemos, explicaremos o seu propósito e xustificaremos as posibles optimizacións aplicadas según os plans de execución mostrados antes e despois dos axustes.

**1º CONSULTA: Obter o nome e apelidos do director xunto co título e duración da película que dirixiu que teña como xénero ‘Comedia’.** Esta consulta nun caso real sería un usuario buscaría películas de comedia e lle interese saber o director de esa película xa que si o dirixiu alguén famoso ou que lle guste un director como dirixe, pois interesarlle máis esa película.

A sentencia sería a seguinte:

```
SELECT d.nome, d.apellido1, p.titulo, p.duracion
FROM director d JOIN pelicula p ON d.iddirector=p.iddirector
WHERE p.xenero = 'Comedia';
```

- **Resultado** da sentencia sería a seguinte:

```
OSCAROLVEIRA@abd>
select d.nome, d.apellido1, p.titulo, p.duracion
  2  from director d join pelicula p on d.iddirector=p.iddirector
  3  where p.xenero = 'Comedia';
```

NOME	APELIDO1	TITULO	DURACION
Eva	Romero	Locuras en Mumbai	92
Laura	Sánchez	Risas en Toronto	98
Rocío	Martínez	Risas en el Palacio	85
Rocío	Martínez	Risas en Londres	85
Laura	Martínez	Locuras en Sydney	88
Laura	Romero	Locuras en la Ciudad	96
Javier	Hernández	Locuras en Ciudad de México	88
Daniel	Díaz	Locuras en Varsovia	75
Elena	Romero	Risas en París	95
Marta	Martínez	Locuras en Delhi	75
María José	Martínez	Risas en Helsinki	92
Juan	Sánchez	Risas sin Fin	92
María José	Sánchez	Locuras en Bollywood	88
Ana Belén	Pérez	Risas en Ciudad del Cabo	75
Javier	Pérez	Noche de Locura	95
Laura	Martínez	Locuras en Teherán	92
Marta	Gómez	Risas en Toronto	92
Fernando	Gómez	Risas en Río	88
Pedro	Romero	Locuras en Zagreb	92

19 filas seleccionadas.

- Plan de ejecución da consulta antes de optimizar:

```
OSCAROLVEIRA@abd>
select d.nome, d.apellido1, p.titulo, p.duracion
  2  from director d join pelicula p on d.iddirector=p.iddirector
  3  where p.xenero = 'Comedia';

Plan de Ejecución
-----
Plan hash value: 3919706412

-----
| Id | Operation                                | Name          | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  0 | SELECT STATEMENT                        |               |    19 |  1292 |    10 (10)| 00:00:01 |
|  1 | MERGE JOIN                             |               |    19 |  1292 |    10 (10)| 00:00:01 |
|  2 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID          | DIRECTOR      |    100 |  2700 |     2 (0)| 00:00:01 |
|  3 | INDEX FULL SCAN                       | PK_DIRECTOR   |    100 |        |     1 (0)| 00:00:01 |
*|  4 | SORT JOIN                             |               |    19 |   779 |     8 (13)| 00:00:01 |
*|  5 | TABLE ACCESS FULL                   | PELICULA      |    19 |   779 |     7 (0)| 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----

  4 - access("D"."IDDIRECTOR"="P"."IDDIRECTOR")
      filter("D"."IDDIRECTOR"="P"."IDDIRECTOR")
  5 - filter("P"."XENERO"='Comedia')
```

- Plan de ejecución da consulta usando os hints: /\*+ use\_nl(d p)\*/

```
OSCAROLVEIRA@abd>
select /*+ use_nl(d p)*/ d.nome, d.apellido1, p.titulo, p.duracion
  2  from director d join pelicula p on d.iddirector=p.iddirector
  3  where p.xenero = 'Comedia';

Plan de Ejecución
-----
Plan hash value: 44238485

-----
| Id | Operation                                | Name          | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  0 | SELECT STATEMENT                        |               |    19 |  1292 |    26 (0)| 00:00:01 |
|  1 | NESTED LOOPS                           |               |    19 |  1292 |    26 (0)| 00:00:01 |
|  2 | NESTED LOOPS                           |               |    19 |  1292 |    26 (0)| 00:00:01 |
*|  3 | TABLE ACCESS FULL                   | PELICULA      |    19 |   779 |     7 (0)| 00:00:01 |
*|  4 | INDEX UNIQUE SCAN                   | PK_DIRECTOR   |     1 |        |     0 (0)| 00:00:01 |
|  5 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID          | DIRECTOR      |     1 |    27 |     1 (0)| 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----

  3 - filter("P"."XENERO"='Comedia')
  4 - access("D"."IDDIRECTOR"="P"."IDDIRECTOR")

Hint Report (identified by operation id / Query Block Name / Object Alias):
Total hints for statement: 1 (U - Unused (1))
-----

  3 - SEL$58A6D7F6 / P@SEL$1
      U - use_nl(d p)
```

Neste caso, as diferencias serían:

- Obrigamos a usar joins con bucles anidados polo que agora non fai un merge join
  - O coste co hint aumenta xa que nas operacións do join, necesita recorrer máis veces o bucle (con merge ao ser as táboas case do mesmo tamaño redúcese o nº de operacións xa que se fusionan)
  - Na táboa Director pasa de explorar todo o índice a buscar por igualdade en índice único
- **Optmización da consulta:**  
Decidimos crear un índice no atributo xénero xa que así soamente recorrería as películas que se filtre polo xénero indicado:

**CREATE INDEX idx\_xenero\_pelicula ON Pelicula(xenero);**

```
OSCAROLVEIRA@abd> select d.nome, d.apelido1, p.titulo, p.duracion
from director d join pelicula p on d.iddirector=p.iddirector
3 where p.xenero = 'Comedia';

Plan de Ejecución
-----
Plan hash value: 3955527112

-----
| Id | Operation                               | Name           | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 0  | SELECT STATEMENT                       |                |      19 | 1292 | 7 (15)| 00:00:01 |
| 1  | MERGE JOIN                             |                |      19 | 1292 | 7 (15)| 00:00:01 |
| 2  | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID          | DIRECTOR       |     100 | 2700 | 2 (0)| 00:00:01 |
| 3  | INDEX FULL SCAN                        | PK_DIRECTOR    |     100 |      | 1 (0)| 00:00:01 |
|* 4  | SORT JOIN                              |                |      19 | 779 | 5 (20)| 00:00:01 |
| 5  | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED  | PELICULA       |      19 | 779 | 4 (0)| 00:00:01 |
|* 6  | INDEX RANGE SCAN                       | IDX_XENERO_PELICULA |      19 |      | 1 (0)| 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----
4 - access("D"."IDDIRECTOR"="P"."IDDIRECTOR")
   filter("D"."IDDIRECTOR"="P"."IDDIRECTOR")
6 - access("P"."XENERO"='Comedia')
```

Como se pode observar, agora non recorre por completo a táboa Película, soamente recorre as películas filtradas polo xénero indicado e polo que o coste diminuíu un pouco con respecto á consulta sen optimizar.

**2º CONSULTA:** Neste caso o propósito sería **encontrar todas as películas dun xénero en específico as que se estrearon despois dunha data elixida**. Isto podería ser un caso real para un sistema de datos dun videoclub que quere recomendar novas películas dun xénero en concreto para os seus usuarios

A sentenza capaz de obter os datos requiridos polo enunciado sería esta:

```
SELECT Titulo, FechaEstreno
```

```
FROM Pelicula
```

```
WHERE Xenero = 'Acción' AND FechaEstreno > TO_DATE('2020-01-01', 'YYYY-MM-DD');
```

- **Resultado** desta sentenza sería a que podemos ver a continuación:

```
SQL> SELECT Titulo, FechaEstreno
  2  FROM Pelicula
  3  WHERE Xenero = 'Acción' AND FechaEstreno > TO_DATE('2020-01-01', 'YYYY-MM-DD');
```

TITULO	FECHAEST
Aventura Explosiva	07/08/24
Aventura Extrema	11/05/25
Kung Fu Panda	07/06/25
Misión Explosiva	10/10/23
Misión Explosiva 2	08/10/23
Misión Explosiva 3	08/02/25
Misión Explosiva 4	11/03/23
Misión Imposible 10	02/08/24
Misión Imposible 11	11/08/25
Misión Imposible 8	07/01/24
Misión Imposible 9	04/02/23
Misión Peligrosa	03/05/23
Misión Peligrosa 2	08/10/23
Misión Relámpago	09/07/23
Misión al Límite	07/10/24
Operación Relámpago	09/07/25

16 filas seleccionadas.



- **Plan de execución** da consulta antes de optimizar:

```

EXPLAIN PLAN FOR
 2  SELECT Título, FechaEstreno
 3  FROM Película
 4  WHERE Xenero = 'Acción' AND FechaEstreno > TO_DATE('2020-01-01', 'YYYY-MM-DD');

Explicado.

SQL> SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 2159660392

-----
| Id | Operation          | Name      | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  0 | SELECT STATEMENT    |           |     15 |    525 |      3   (0)| 00:00:01 |
|*  1 |  TABLE ACCESS FULL| PELICULA  |     15 |    525 |      3   (0)| 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----

 1 - filter("XENERO"='Acción' AND "FECHAESTRENO">TO_DATE(' 2020-01-01
      00:00:00', 'syyy-mm-dd hh24:mi:ss'))

14 filas seleccionadas.

```

Como se pode ver, o plan indica que a consulta vai ler toda a táboa “Película” (acceso completo á táboa) . O custo da consulta é 3, é dicir non é un custo excesivamente grande.

**OPTIMIZACION:** Para a optimización da sentenza da nosa táboa Película, decidimos crear un índice coas columnas Xénero e FechaEstreno. Este índice, ao cal chamamos **idx\_película\_xenero\_fechaestreno**, creemos que pode mellorar a eficiencia das consultas que buscan películas por Xénero e FechaEstreno, xa que en lugar de realizar un acceso completo á táboa, a base de datos pode usar o índice para atopar as filas que cumpran os criterios de búsqueda moito máis rápido. (O comando de creacion do índice mostrase na imaxe)

```
CREATE INDEX idx_película_xenero_fechaestreno
2 ON Película (Xenero, FechaEstreno);

Índice creado.

SQL> explain plan for
SELECT Titulo, FechaEstreno
3 FROM Película
4 WHERE Xenero = 'Acción'
5 AND FechaEstreno > TO_DATE('2020-01-01', 'YYYY-MM-DD');

Explicado.

SQL> SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 796760126

-----
| Id | Operation | Name | Rows | Bytes | Cost (%CPU) | Time |
-----
| 0 | SELECT STATEMENT | | 15 | 525 | 2 (0) | 00:00:01 |
* | 1 | VIEW | index$_join$_001 | 15 | 525 | 2 (0) | 00:00:01 |
* | 2 | HASH JOIN | | | | | |
* | 3 | INDEX RANGE SCAN | IDX_PELICULA_XENERO_FECHAESTRENO | 15 | 525 | 1 (0) | 00:00:01 |
| 4 | INDEX FAST FULL SCAN | UK_TITULO_PRODUCTORA | 15 | 525 | 1 (0) | 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----
1 - filter("XENERO"='Acción' AND "FECHAESTRENO">TO_DATE(' 2020-01-01 00:00:00', 'syyyy-mm-dd
hh24:mi:ss'))
2 - access(ROWID=ROWID)
3 - access("XENERO"='Acción' AND "FECHAESTRENO">TO_DATE(' 2020-01-01 00:00:00', 'syyyy-mm-dd
hh24:mi:ss') AND "FECHAESTRENO" IS NOT NULL)

20 filas seleccionadas.
```

Como se pode ver o optimizador de Oracle decidiu usar o índice porque mellora significativamente o rendemento da consulta ao permitir un acceso máis eficiente aos datos.

As diferenzas con respecto ao plan de execución anterior son as seguintes:

- Agora emprégase un hash join para unir as táboas que resultan das operacións de búsqueda e escaneo do índice
- Lévese a cabo un escaneo e unha búsqueda rápida do índice creado. Como xa se mencionou isto é útil para atopar máis rapidamente as entradas que satisfagan a condición da consulta sen ter que ler toda a táboa
- Como se amosa no plan de execución, se reduce a cantidade de datos que se deben ler e procesar, diminuindo o custo da operación (medido en termos de CPU e tempo).

**3º CONSULTA:** Obter o título da película que teñan como xénero 'Drama', xunto co nome e o primer apelido do actor que participa en ela e ver o tipo de actor que é en esa película. Isto nun caso real, o usuario buscaras películas do xénero de drama e mirar si en algunha de esas películas participa algún actor/actriz que lle interese ou sexa famoso e ademais ver o rol que desempeña en ela.

A sentenza que obtén os datos que se piden sería:

```
SELECT a.nome, a.apell, p.tipo, pe.titulo
FROM actores a JOIN participa p ON a.idactor=p.idactor
      JOIN pelicula pe ON p.idpelicula=pe.idpelicula
WHERE xenero = 'Drama' ;
```

- O resultado da sentenza sería a seguinte:

```
OSCAROLVEIRA@abd>
select a.nome, a.apell, p.tipo, pe.titulo
  2  from actores a join participa p on a.idactor=p.idactor
  3      join pelicula pe on p.idpelicula=pe.idpelicula
  4  where xenero = 'Drama' ;
```

NOME	APELL	TIPO	TITULO
Víctor	Vicente	Secundario	Lágrimas del Ganges
Richard	Parra	Anti-Héroe	Lágrimas del Kalahari
Peter	Gallardo	Secundario	Lágrimas del Café
Marina	García	Protagonista	Los Minions
Martin	Pérez	Anti-Héroe	Lágrimas en el Silencio
William	Díaz	Secundario	Secretos Enterrados
Sunita	Gutiérrez	Secundario	Lágrimas del Pasado
Carlos	Ramos	Secundario	Secretos Desenterrados
Irina	Serrano	Secundario	Lágrimas del Corazón
Lin	Castro	Secundario	Lágrimas en Budapest
Francisco	Núñez	Protagonista	Lágrimas del Alma
Svetlana	Medina	Secundario	Lágrimas en Buenos Aires
Anita	Santos	Secundario	Lágrimas del Invierno
William	Cruz	Héroe	Lágrimas del Océano
Robert	Gallego	De Reparto	Lágrimas del Tango
Mario	Reyes	Secundario	Lágrimas del Desierto
Irina	Aguilar	Secundario	Lágrimas en Venecia
Abdul	Herrero	Secundario	Lágrimas del Pasado
Sandra	Benitez	Secundario	Lágrimas en Rosario

19 filas seleccionadas.

- O plan de ejecución antes de optimizar:

```
OSCAROLVEIRA@abd>
select a.nome, a.apell, p.tipo, pe.titulo
  2 from actores a join participa p on a.idactor=p.idactor
  3           join pelicula pe on p.idpelicula=pe.idpelicula
  4 where xenero = 'Drama' ;
```

Plan de Ejecución

Plan hash value: 561197753

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		19	1767	13 (8)	00:00:01
* 1	HASH JOIN		19	1767	13 (8)	00:00:01
2	MERGE JOIN		100	5600	6 (17)	00:00:01
3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	ACTORES	100	2500	2 (0)	00:00:01
4	INDEX FULL SCAN	PK_ACTOR	100		1 (0)	00:00:01
* 5	SORT JOIN		100	3100	4 (25)	00:00:01
6	TABLE ACCESS FULL	PARTICIPA	100	3100	3 (0)	00:00:01
* 7	TABLE ACCESS FULL	PELICULA	19	703	7 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

```
1 - access("P"."IDPELICULA"="PE"."IDPELICULA")
5 - access("A"."IDACTOR"="P"."IDACTOR")
  filter("A"."IDACTOR"="P"."IDACTOR")
7 - filter("PE"."XENERO"='Drama')
```

Note

```
-----
- this is an adaptive plan
```

- **Optimización da consulta:**

Para axustar a consulta, puidemos reusar o índice anteriormente creado sobre o atributo xénero e creamos outro sobre o id do actor, o nome e o primeiro apelido para así obter mellorar os tempos nos joins xa que indexando a táboa, faceríase menos operacións. Ademais este índice pode servir para futuras sentenzas onde se poda filtrar polo nome e apelido do actor.

```
CREATE INDEX idx_xenero_pelicula ON Pelicula(xenero);
CREATE INDEX idx_actor ON Actores(idactor, nome, apell);
```

```
OSCAROLVEIRA@abd>
select a.nome, a.apell, p.tipo, pe.titulo
  2 from actores a join participa p on a.idactor=p.idactor
  3      join pelicula pe on p.idpelicula=pe.idpelicula
  4 where xenero = 'Drama' ;

Plan de Ejecución
-----
Plan hash value: 555398271

-----
| Id | Operation                                | Name                | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  0 | SELECT STATEMENT                        |                     |    19 |   1767 |      8 (0)| 00:00:01 |
|*  1 |   HASH JOIN                            |                     |    19 |   1767 |      8 (0)| 00:00:01 |
|*  2 |     HASH JOIN                          |                     |    19 |   1292 |      7 (0)| 00:00:01 |
|  3 |       TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED | PELICULA            |    19 |    703 |      4 (0)| 00:00:01 |
|*  4 |         INDEX RANGE SCAN                | IDX_XENERO_PELICULA |    19 |          |      1 (0)| 00:00:01 |
|  5 |           TABLE ACCESS FULL            | PARTICIPA            |   100 |   3100 |      3 (0)| 00:00:01 |
|  6 |             INDEX FULL SCAN              | IDX_ACTOR            |   100 |   2500 |      1 (0)| 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----
   1 - access("A"."IDACTOR"="P"."IDACTOR")
   2 - access("P"."IDPELICULA"="PE"."IDPELICULA")
   4 - access("PE"."XENERO"='Drama')
```

Note

```
-----
- this is an adaptive plan
```

Como se pode observar, agora fai un hash join en vez de un merge join entre as táboas Actores e participa polo que non necesita recorrer toda a táboa. Ademais na táboa Película tampouco accede á táboa completa xa que co índice no atributo xénero soamente accede as películas que pertencen ao xénero filtrado. Gracias a acceder de forma máis simplificada ás táboas, tamén se reduciu o custo da consulta.



**4º CONSULTA:** Neste caso planteamos outra sentenza que busca **atopar unha lista de todas as películas que foron alugadas co seu estado actual e a súa data de devolución.** Esto podería ser un caso real para un sistema de datos dun videoclub que quere saber que películas foron alugadas, en que estado se encontran e cando teñen que ser devoltas.

A sentenza que obtén os datos requeridos sería esta:

```
SELECT P.Titulo, P.FechaEstreno, E.ESTADO, A.FECHADEVOLUCION
FROM Alquiler A
JOIN Ejemplares E ON A.IDPELICULA = E.IDPELICULA AND A.NEXEMPLAR = E.NEXEMPLAR
JOIN Pelicula P ON E.IDPELICULA = P.IdPelicula
WHERE E.ESTADO IN ('OPTIMO', 'BUENO')
ORDER BY A.FECHADEVOLUCION DESC;
```

- **Resultado** que proporciona é o seguinte :

```
SQL> SELECT P.Titulo, P.FechaEstreno, E.ESTADO, A.FECHADEVOLUCION
2 FROM Alquiler A
3 JOIN Ejemplares E ON A.IDPELICULA = E.IDPELICULA AND A.NEXEMPLAR = E.NEXEMPLAR
4 JOIN Pelicula P ON E.IDPELICULA = P.IdPelicula
WHERE E.ESTADO IN ('OPTIMO', 'BUENO')
6 ORDER BY A.FECHADEVOLUCION DESC;
```

TITULO	FECHAEST	ESTADO	FECHADEV
Locuras en Teherán	07/10/25	BUENO	05/04/24
Lágrimas del Kalahari	02/07/25	BUENO	05/04/24
Los Minions	07/07/25	OPTIMO	02/04/24
Secretos Ocultos	03/05/23	BUENO	02/04/24
Lágrimas del Alma	05/03/23	BUENO	02/04/24
Lágrimas del Alma	05/03/23	BUENO	02/04/24
Lágrimas en Budapest	09/12/23	BUENO	02/04/24
Amor en Dublin	02/05/25	BUENO	02/04/24
Locuras en Bollywood	05/10/24	OPTIMO	29/03/24
Lágrimas del Alma	05/03/23	BUENO	25/03/24
Locuras en Teherán	07/10/25	BUENO	21/03/24
Secretos Ocultos	03/05/23	BUENO	21/03/24
Los Minions	07/07/25	BUENO	21/03/24
Amor en Ciudad de México	12/05/24	BUENO	21/03/24
Lágrimas del Kalahari	02/07/25	BUENO	20/03/24
Amor Eterno	09/05/23	BUENO	18/03/24
Risas en Toronto	10/12/24	BUENO	18/03/24
Amor en Dublin	02/05/25	BUENO	16/03/24
Amor en Vancouver	01/04/25	BUENO	14/03/24
Aventuras en California	12/03/23	BUENO	14/03/24
Lágrimas del Café		BUENO	14/03/24
Lágrimas del Café		BUENO	14/03/24
Lágrimas del Alma	05/03/23	BUENO	12/03/24
Secretos Ocultos	03/05/23	BUENO	12/03/24
Amor en Ciudad de México	12/05/24	BUENO	12/03/24
Secretos Ocultos	03/05/23	BUENO	12/03/24
Los Minions	07/07/25	BUENO	12/03/24
Locuras en Teherán	07/10/25	BUENO	12/03/24
Amor en Dublin	02/05/25	BUENO	01/01/01
Amor en Dublin	02/05/25	BUENO	01/01/01
Lágrimas en Budapest	09/12/23	BUENO	01/01/01
Lágrimas en Budapest	09/12/23	BUENO	01/01/01
Lágrimas en Budapest	09/12/23	BUENO	01/01/01
Lágrimas del Alma	05/03/23	BUENO	01/01/01
Lágrimas del Alma	05/03/23	OPTIMO	01/01/01
Lágrimas del Alma	05/03/23	BUENO	01/01/01
Risas en Río	04/12/24	BUENO	01/01/01
Amor Eterno	09/05/23	BUENO	01/01/01
Amor Eterno	09/05/23	BUENO	01/01/01
Amor Eterno	09/05/23	OPTIMO	01/01/01
Amor Eterno	09/05/23	BUENO	01/01/01
Secretos Ocultos	03/05/23	BUENO	01/01/01
Secretos Ocultos	03/05/23	BUENO	01/01/01
Risas en Toronto	10/12/24	BUENO	01/01/01
Risas en Toronto	10/12/24	BUENO	01/01/01
Risas en Toronto	10/12/24	BUENO	01/01/01
Risas en Toronto	10/12/24	BUENO	01/01/01

- **Plan de execución** sería o seguinte:

```
SQL> EXPLAIN PLAN FOR
SELECT P.Titulo, P.FechaEstreno, E.ESTADO, A.FECHADEVOLUCION
  3 FROM Alquiler A
  4 JOIN Ejemplares E ON A.IDPELICULA = E.IDPELICULA AND A.NEXEMPLAR = E.NEXEMPLAR
  5 JOIN Pelicula P ON E.IDPELICULA = P.IdPelicula
WHERE E.ESTADO IN ('OPTIMO', 'BUENO')
  7 ORDER BY A.FECHADEVOLUCION DESC;
```

Explicado.

```
SQL> SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);
```

PLAN\_TABLE\_OUTPUT

---

Plan hash value: 2307398764

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		50	4050	10 (20)	00:00:01
1	SORT ORDER BY		50	4050	10 (20)	00:00:01
* 2	HASH JOIN		50	4050	9 (12)	00:00:01
3	MERGE JOIN		50	2200	6 (17)	00:00:01
* 4	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	EXEMPLARES	50	1050	2 (0)	00:00:01
5	INDEX FULL SCAN	PK_EX	100		1 (0)	00:00:01
* 6	SORT JOIN		100	2300	4 (25)	00:00:01
7	TABLE ACCESS FULL	ALQUILER	100	2300	3 (0)	00:00:01
8	TABLE ACCESS FULL	PELICULA	100	3700	3 (0)	00:00:01

---

Predicate Information (identified by operation id):

---

```

2 - access("E"."IDPELICULA"="P"."IDPELICULA")
4 - filter("E"."ESTADO"='BUENO' OR "E"."ESTADO"='OPTIMO')
6 - access("A"."IDPELICULA"="E"."IDPELICULA" AND "A"."NEXEMPLAR"="E"."NEXEMPLAR")
   filter("A"."NEXEMPLAR"="E"."NEXEMPLAR" AND "A"."IDPELICULA"="E"."IDPELICULA")
```

Note

---

```
- this is an adaptive plan
```

27 filas seleccionadas.

Neste plan de execución inclúense unha serie de operacións entre as cales distinguimos unha unión HASH JOIN, unha unión MERGE JOIN e un acceso completo á taboa. O custo total asociado a esta consulta é relativamente baixo, con valores individuais que oscilan entre 1 e 10. Ademais o tempo estimado para cada operación é moi curto.

**OPTIMIZACION:** Para a optimización desta consulta decidimos crear o seguinte índice, ao que chamamos **idx\_alquiler\_exemplares**. Está definido sobre as columnas IDPELICULA, NEXEMPLAR e FECHADEVOLUCION da táboa Alquiler, co obxectivo de mellorar o rendemento da consulta dada.

**CREATE INDEX idx\_alquiler\_exemplares on Alquiler(IdPelícula, NEXEMPLAR, FechaDevolucion);**

```
SQL> EXPLAIN PLAN FOR
2  SELECT P.Titulo, P.FechaEstreno, E.ESTADO, A.FECHADEVOLUCION
3  FROM Alquiler A
4  JOIN Exemplares E ON A.IDPELICULA = E.IDPELICULA AND A.NEXEMPLAR = E.NEXEMPLAR
5  JOIN Pelicula P ON E.IDPELICULA = P.IdPelícula
WHERE E.ESTADO IN ('OPTIMO', 'BUENO')
7  ORDER BY A.FECHADEVOLUCION DESC;
```

Explicado.

```
SQL> SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);
```

PLAN\_TABLE\_OUTPUT

Plan hash value: 3278363352

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		72	5832	8 (25)	00:00:01
1	SORT ORDER BY		72	5832	8 (25)	00:00:01
* 2	HASH JOIN		72	5832	7 (15)	00:00:01
3	MERGE JOIN		72	3168	4 (25)	00:00:01
* 4	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	EXEMPLARES	72	1512	2 (0)	00:00:01
5	INDEX FULL SCAN	PK_EX	100		1 (0)	00:00:01
* 6	SORT JOIN		100	2300	2 (50)	00:00:01
7	INDEX FULL SCAN	IDX_ALQUILER_EXEMPLARES	100	2300	1 (0)	00:00:01
8	TABLE ACCESS FULL	PELICULA	100	3700	3 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

```
2 - access("E"."IDPELICULA"="P"."IDPELICULA")
4 - filter("E"."ESTADO"='BUENO' OR "E"."ESTADO"='OPTIMO')
6 - access("A"."IDPELICULA"="E"."IDPELICULA" AND "A"."NEXEMPLAR"="E"."NEXEMPLAR")
   filter("A"."NEXEMPLAR"="E"."NEXEMPLAR" AND "A"."IDPELICULA"="E"."IDPELICULA")
```

As principais diferencias unha vez optimizada a consulta son as seguintes:

- Ao ter un índice que inclúe IDPELICULA e NEXEMPLAR, aceleramos a xunta entre as táboas Alquiler e Exemplares, xa que o índice permite un acceso rápido ás filas relevantes.
- Ademais, incluír FECHADEVOLUCION no índice tamén axuda a optimizar a cláusula ORDER BY, xa que as filas xa estarán preordenadas polo índice, reducindo así a necesidade de operacións de ordenación adicionais.
- Tamén destacar o paso 7, no cal en vez de facerse un acceso completo á táboa, fai emprego do índice creado, implicando do mesmo xeito unha redución do custo da execución.



**5º CONSULTA:** Para este caso planteamos unha sentenza coa cal o videoclub podería **consultar as películas que foron alugadas por un socio en concreto, empregando para a identificación do mesmo o seu DNI**. A sentenza que permite obter isto é a seguinte:

```
SELECT P.Titulo, FECHADQUISICION, FECHADEVOLUCION , NEXEMPLAR
FROM Alquiler A
JOIN Socios S ON A.DNI = S.DNI
JOIN Pelicula P ON A.IDPELICULA = P.IdPelicula
WHERE S.DNI = '44580534F';
```

- O resultado da consulta sería este que vemos a continuación:

```
SQL> SELECT P.Titulo, FECHADQUISICION, FECHADEVOLUCION , NEXEMPLAR
2 FROM Alquiler A
3 JOIN Socios S ON A.DNI = S.DNI
4 JOIN Pelicula P ON A.IDPELICULA = P.IdPelicula
5 WHERE S.DNI = '44580534F';
```

TITULO	FECHADQU	FECHADEV	NEXE
Lágrimas del Alma	08/03/24	02/04/24	0007
Lágrimas del Alma	12/02/24	02/04/24	0009
Trama Oscura	16/01/24	12/03/24	0002

- O seu plan de execución, sería o seguinte:

```
SQL> EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT P.Titulo, FECHADQUISICION, FECHADEVOLUCION , NEXEMPLAR
3 FROM Alquiler A
4 JOIN Socios S ON A.DNI = S.DNI
5 JOIN Pelicula P ON A.IDPELICULA = P.IdPelicula
6 WHERE S.DNI = '44580534F';
```

Explicado.

```
SQL> SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);
```

PLAN\_TABLE\_OUTPUT

-----

Plan hash value: 2106598247

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		4	280	5 (0)	00:00:01
* 1	HASH JOIN		4	280	5 (0)	00:00:01
* 2	TABLE ACCESS FULL	ALQUILER	4	164	3 (0)	00:00:01
3	VIEW	index\$_join\$_004	100	2900	2 (0)	00:00:01
* 4	HASH JOIN					
5	INDEX FAST FULL SCAN	PK_PELICULA	100	2900	1 (0)	00:00:01
6	INDEX FAST FULL SCAN	UK_TITULO_PRODUCTORA	100	2900	1 (0)	00:00:01

-----

Predicate Information (identified by operation id):

-----

```
1 - access("A"."IDPELICULA"="P"."IDPELICULA")
2 - filter("A"."DNI"='44580534F')
4 - access(ROWID=ROWID)
```

20 filas seleccionadas.

Neste esquema podemos ver que, nesta execución, se usa unha combinación de operacións de acceso completo á táboa, ademais dunha unión hash xunto cun escaneo rápido e completo do índice, para recuperar os datos necesarios. En canto aos custos podemos observar que estes oscilan entre valores moi baixos, polo que en xeral, podemos dicir que ten un moi bo rendemento.

- **Plan de execución da consulta usando os hints: /\*+ use\_nl(a s p)\*/**

```
SQL> EXPLAIN PLAN FOR
SELECT /*+ USE_NL(A S P) */ P.Titulo, FECHADQUISICION, FECHADEVOLUCION , NEXEMPLAR
  3 FROM Alquiler A
  4 JOIN Socios S ON A.DNI = S.DNI
  5 JOIN Pelicula P ON A.IDPELICULA = P.IdPelicula
  6 WHERE S.DNI = '44580534F';
```

Explicado.

```
SQL> SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);
```

PLAN\_TABLE\_OUTPUT

Plan hash value: 3450732440

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		3	210	6 (0)	00:00:01
1	NESTED LOOPS		3	210	6 (0)	00:00:01
2	NESTED LOOPS		3	210	6 (0)	00:00:01
* 3	TABLE ACCESS FULL	ALQUILER	3	123	3 (0)	00:00:01
* 4	INDEX UNIQUE SCAN	PK_PELICULA	1		0 (0)	00:00:01
5	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	PELICULA	1	29	1 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

```
3 - filter("A"."DNI"='44580534F')
4 - access("A"."IDPELICULA"="P"."IDPELICULA")
```

Hint Report (identified by operation id / Query Block Name / Object Alias):

Total hints for statement: 2 (U - Unused (2))

```
1 - SEL$7EC67111 / S@SEL$1
  U - USE_NL(A S P)

3 - SEL$7EC67111 / A@SEL$1
  U - USE_NL(A S P)
```

28 filas seleccionadas.

As principais diferenzas con respecto ao plan de execución anterior son as seguintes:

- "USE\_NL" non mellorou a optimización porque o método de "nested loops" (xuntas anidadas) é menos eficiente para conxuntos de datos grandes en comparación cos "hash joins"
- Os "nested loops" implican moitas operacións de busca repetitivas, o que aumenta o custo de execución.
- Non se fai un escaneo rápido e completo do índice senón que se usa un TABLE ACCESS BY INDEX ROWID no que se usa o ROWID almacenado no índice para buscar a fila completa na táboa.

**OPTIMIZACION:** Para a optimización desta sentenza decidimos de novo levar a cabo a creación doutro índice, ao cal chamamos **idx\_alquiler\_dni**.

**CREATE INDEX idx\_alquiler\_dni ON Alquiler(DNI);**

Este foi creado na columna DNI da táboa Alquiler para mellorar o rendemento das consultas que inclúen esta columna, especialmente nas unións (JOIN) coa táboa Socios. Ao ter un índice en DNI, a base de datos pode localizar rapidamente as filas de Alquiler que coinciden co DNI específico dun socio, sen ter que escanear toda a táboa

```
EXPLAIN PLAN FOR
2  SELECT P.Titulo, A.FECHADQUISICION, A.FECHADEVOLUCION, A.NEXEMPLAR
3  FROM Alquiler A
4  JOIN Socios S ON A.DNI = S.DNI
5  JOIN Pelicula P ON A.IDPELICULA = P.IdPelicula
6  WHERE S.DNI = '44580534F';
```

```
SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY);
```

Explicado.

```
SQL> SQL>
```

```
PLAN_TABLE_OUTPUT
```

Plan hash value: 1825723732

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		3	210	4 (0)	00:00:01
* 1	HASH JOIN		3	210	4 (0)	00:00:01
2	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED	ALQUILER	3	123	2 (0)	00:00:01
* 3	INDEX RANGE SCAN	IDX_ALQUILER_DNI	3		1 (0)	00:00:01
4	VIEW	index\$_join\$_004	100	2900	2 (0)	00:00:01
* 5	HASH JOIN					
6	INDEX FAST FULL SCAN	PK_PELICULA	100	2900	1 (0)	00:00:01
7	INDEX FAST FULL SCAN	UK_TITULO_PRODUCTORA	100	2900	1 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

```
1 - access("A"."IDPELICULA"="P"."IDPELICULA")
3 - access("A"."DNI"='44580534F')
5 - access(ROWID=ROWID)
```

21 filas seleccionadas.

Como se pode ver no plan de execución (INDEX\_RANGE SCAN) o optimizador de Oracle está a aproveitar o índice creado na columna DNI da táboa 'Alquiler' para buscar as filas relacionadas co 'DNI' específico '44580534F'.

Sen o índice, a base de datos tería que escanear toda a táboa 'Alquiler' en busca das filas co 'DNI' especificado, o que é moito máis custoso en termos de recursos e tempo.

### 3. CONSULTA DML

Como se explicou anteriormente, vamos a comprobar se os cambios que se fixeron na base de datos afectaron á sentencia DML que vamos a levar a cabo.

A consulta DML faríase sobre a táboa **Pelicula** xa que foi nunha das táboa na que fixemos máis operacións de optimización .

Para ver o impacto que tivo vamos a mostrar o plan de execucion antes e despois de optimizar ademais de lanzar un bucle facendo esa operación DML varias veces tamen antes e despois da optimización para medir o tempo e así ver as ventaxas ou consecuencias que tiveron os axustes na base de datos:

A consulta a facer sería insetar películas:

```
INSERT INTO pelicula VALUES('123456abc', 113, 'Aventura', to_date('05/05/2024', 'dd-mm-yyyy'), 'España', 'En busca Galicia', 'Universal Pictures', 'b6a1c6743');
```

Primeiro mostramos o plan de execución desta consulta sin ningunha optimización:

```
OSCAROLVEIRA@abd> insert into pelicula values('123456abc', 113, 'Aventura', to_date('05/05/2024', 'dd-mm-yyyy'), 'España', 'En busca Galicia', 'Universal Pictures', 'b6a1c6743');
```

1 fila creada.

Plan de Ejecución

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	INSERT STATEMENT		1	81	1 (0)	00:00:01
1	LOAD TABLE CONVENTIONAL	PELICULA				

Ahora mostramos os tempos de execución da sentencia antes de optimizar:

```
OSCAROLVEIRA@abd> set timing on;
begin
  2  for i in 1 .. 1000 loop
insert into pelicula values('abc'||i, 113, 'Aventura', to_date('05/05/2024', 'dd-mm-yyyy'),
'España', 'En Galicia'||i, 'Universal Pictures', 'b6a1c6743');
  5  end loop;
  6  end;
  7  /

Procedimiento PL/SQL terminado correctamente.

Transcurrido: 00:00:00.11
```

As seguintes duas imáxenes fariamos o mesmo que nas primeiras pero aplicando os cambios que fixemos sobre a táboa **Pelicula** e ver a diferencia que hai entre a BD optimizada e a BD sen optimizar:

```
OSCAROLVEIRA@abd> INSERT INTO pelicula VALUES('123456abc', 113, 'Aventura', to_date('05/05/2024', 'dd-mm-yyyy'), 'España', 'En busca Galicia', 'Universal Pictures', 'b6a1c6743');
```

1 fila creada.

Plan de Ejecución

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	INSERT STATEMENT		1	81	1 (0)	00:00:01
1	LOAD TABLE CONVENTIONAL	PELICULA				

```
OSCAROLVEIRA@abd> set timing on
begin
  2  for i in 1 .. 1000 loop
insert into pelicula values('abc'||i, 113, 'Aventura', to_date('05/05/2024', 'dd-mm-yyyy'),
'España', 'En Galicia'||i, 'Universal Pictures', 'b6a1c6743');
  5  end loop;
  6  end;
  7  /

Procedimiento PL/SQL terminado correctamente.

Transcurrido: 00:00:00.14
```

Como se pode observar, a creación de índices na táboa **Pelicula** tivo un pequeno impacto na carga de operacións (aumentou de 11 centésimas a 14 centésimas de segundo) polo que poderíamos manter as operacións de optimización levadas a cabo na táboa xa que as consultas optimizadas sobre as películas recibiron unha boa mellora.

#### 4. CONCLUSIONES

Unha vez chegados a este punto podemos concluír que en xeral, todas as consultas puidéron ser optimizadas (algunhas sufrindo máis cambios que outra) creando soamente un índice por consulta ou reusando algún xa creado polo que así evitamos a sobreindexación da base de datos (algo pouco beneficioso).

Tamén se pode ver que nos nosos casos (xeralmente en case todos en calquera base de datos), o uso de hints empeora a execución das consultas xa que o propio Oracle xa dispón de un optimizador propio polo que solo se daría en casos moi concretos onde o uso de hints chegue a mellorar o plan de execución da consulta.

Ademais, como se pode comprobar e como se mencionou no apartado anterior, poderíamos manter os axustes sobre a base de datos xa que en unha carga alta de operacións, non se percibe gran diferenza (3 centésimas) polo que vale a pena manter esos axustes xa que as consultas na gran maioría conseguiron mellorar o seus custos.

Por último, tamén cabe destacar que probamos outros índices sobre algunhas táboas (por exemplo sobre o atributo Duracion na táboa Pelicula) pero como Oracle non as chegou a usar na execución das consultas, decidimos non usalos.