TEMA 8



LENGUAJE DE MANIPULACIÓN DE DATOS (DML)

Sentencia SELECT AVANZADA



CURSO 23-24

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

0.- INTRODUCCIÓN

SENTENCIA SELECT (hoja de ruta)

© CONSULTA DE DATOS SIMPLE:

- 1. Introducción a la sentencia SELECT TEMA 4
- 2. Obtención de datos de varias tablas:
 - ◆Subconsultas.
 - ◆Inclusión de varias tablas en clausula FROM.

3. Funciones agregadas.

© CONSULTA DE DATOS AVANZADA:

- 1. Comparación ALL/ANY.
- 2. Comparación EXISTS.
- 3. Consultas agrupadas.
- 4. Concatenación con operador JOIN.

TEMA 7 (PARTE 2)

TEMA 8



0.- INTRODUCCIÓN.

- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

2

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

0.- INTRODUCCIÓN

- La sentencia SELECT es la sentencia más completa de SQL, por ello la vemos dividida en varios temas.
- En este tema veremos la CONSULTA o SELECCIÓN AVANZADA de datos:
 - Sin embargo como ya sabéis manejaros con esta sentencia este tema os resulta más sencillo.





- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4.- Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

5

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

1.- COMPARACION ALL ANY

© **EJEMPLOS**: Considerando el siguiente esquema

```
ASIGNATURAS (cod: varchar2 (2), nombre: varchar2 (25))

CP= {cod}

ALUMNOS (dni: varchar2 (10), apenom: varchar2 (30), direc: varchar2 (30), pobla: varchar2 (15), telef: varchar2 (10))

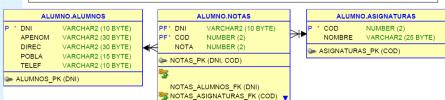
CP= {dni}

NOTAS (dni: varchar2 (10), cod: varchar2 (2), nota: number (2))

CP= {dni, cod}

CA= {dni} → ALUMNOS

CA= {dni} → ASIGNATURAS
```



1.- COMPARACION ALL ANY

comparacion::= comparacion_operador | comparacion_like | comparacion_null | comparacion_in | comparacion_between | comparacion_all_any | comparacion_exists

comparacion_all_any::= operando {=|>|>=|<|<=|!=|<>} {ALL|ANY} subconsulta

- La comparación ALL se evalúa a cierto si la comparación con el correspondiente operador se evalúa a cierto PARA TODOS los valores que devuelve la subconsulta.
- La comparación ANY se evalúa a cierto si la comparación con el correspondiente operador se evalúa a cierto PARA ALGUNO de los valores que devuelve la subconsulta.

6

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

1.- COMPARACION ALL ANY

EJEMPLOS: ¿Qué devuelven estas consultas?



SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 = ANY (SELECT NOTA
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

■ OBSERVAD:

◆En este tipo de consultas es muy habitual ligar la consulta principal con la subconsulta

1.- COMPARACION ALL ANY

© COMPARACIONES EQUIVALENTES:

operando = ANY subconsulta

Es equivalente a:

operando IN subconsulta

SELECT NOMBRE FROM ASIGNATURAS

WHERE 5 = ANY (SELECT NOTA

WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

SELECT NOMBRE

FROM ASIGNATURAS WHERE **5 IN** (SELEC

(SELECT NOTA FROM NOTAS

WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

9

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

1.- COMPARACION ALL ANY

© COMPARACIONES EQUIVALENTES:

■ Puede hacerse más fácil y general de las formas siguientes

SELECT NOMBRE

FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 = ANY (SELECT NOTA

FROM NOTAS

WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

SELECT NOMBRE

FROM ASIGNATURAS

WHERE COD IN (SELECT COD

FROM NOTAS WHERE NOTA=5)

OPERADOR IN

La subconsulta no necesita ligar con la principal...

SELECT DISTINCT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS A, NOTAS N
WHERE A.COD=N.COD AND
NOTA=5

UN SIMPLE **FROM COMPUESTO** ... (DISTINCT es necesario)

1.- COMPARACION ALL ANY

© COMPARACIONES EQUIVALENTES:

iCUIDADO!

■ Esa equivalencia tan directa solo sirve para la igualdad:

SELECT NOMBRE FROM ASIGNATURAS

WHERE 5 > ANY (SELECT NOTA FROM NOTAS

WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

<>

SELECT NOMBRE

FROM ASIGNATURAS

WHERE 5 IN (SELECT NOTA

FROM NOTAS

WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

10

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

1.- COMPARACION ALL ANY

© COMPARACIONES EQUIVALENTES:

■ Ahora si que vale para todos los operadores...

SELECT NOMBRE

FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 > ANY (SELECT NOTA

FROM NOTAS

WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

SELECT NOMBRE

FROM ASIGNATURAS WHERE COD IN (SELECT COD

FROM NOTAS
WHERE NOTA>5)

La subconsulta no necesita ligar con la principal...

SELECT DISTINCT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS A, NOTAS N
WHERE A.COD=N.COD AND
NOTA>5

UN SIMPLE **FROM COMPUESTO** ... (DISTINCT es necesario)

OPERADOR IN

■ Yo personalmente **NO** utilizo nunca el operador ANY...

1.- COMPARACION ALL ANY

© COMPARACIONES EQUIVALENTES:

■ Conviene resaltar que la comparación ALL no tiene ninguna equivalencia directa con lo que conocemos hasta ahora

SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 > ALL (SELECT NOTA
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

■ ¿Qué obtiene esta consulta? nombre de las asignaturas que solo tienen suspensos (TODAS sus notas son menores de 5)

- Es un tipo de comparación muy potente que si es necesario utilizar en determinadas consultas
- A este tipo de consultas se les suele denominar consultas con cuantificación universal (∀)

1.- COMPARACION ALL_ANY

© CONSIDERACION MUY IMPORTANTE:

- En Oracle la comparación ALL devuelve VERDADERO¹ cuando la subconsulta no devuelve registros:
 - ◆Esto se debe tener en cuenta para no obtener resultados indeseados.
- **■** Por ejemplo:

SELECT COD
FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 = ALL (SELECT NOTA
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

- ♦ Obtiene también el código de las asignaturas sin notas.
- ◆Si no las deseamos debemos solucionarlo.

14

1: En lugar de INDEFINIDO que sería lo correcto.

13

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

1.- COMPARACION ALL ANY

© CONSIDERACION MUY IMPORTANTE:

■ Una posible solución sería:

SELECT DISTINCT COD
FROM NOTAS N1
WHERE 5 = ALL (SELECT NOTA
FROM NOTAS N2
WHERE N2.COD=N1.COD)

- ♦Se busca sólo en las asignaturas con notas.
- ◆No se necesita la tabla asignaturas.
- Y si se pide también el nombre de las asignaturas...

SELECT A.COD, NOMBRE
FROM ASIGNATURAS A, NOTAS N1
WHERE A.COD=N1.COD AND
5 = ALL (SELECT NOTA
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=A.COD)

ÍNDICE

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4.- Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

15

2.- COMPARACION EXISTS

comparacion::= comparacion_operador | comparacion_like | comparacion_null | comparacion_in | comparacion_between | comparacion_all_any | comparacion_exists ←

comparacion_exists::= [NOT] EXISTS subconsulta

- La comparación EXISTS se evalúa a cierto si la subconsulta devuelve alguna fila y a falso si la subconsulta no devuelve filas (tabla vacía)
- © Es recomendable leerlo/interpretarlo de la forma:
 - EXISTS: existe algún@..
 - NO EXISTS: no existe ningún@...

17

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

2.- COMPARACION EXISTS

■ EJEMPLOS: ¿Qué devuelve esta consulta?

```
SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD AND
NOTA<5)
```

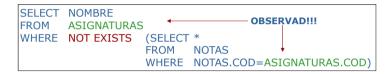
2.- COMPARACION EXISTS

<u>EJEMPLOS</u>: ¿Qué devuelven estas consultas?

■ Nombre de las asignaturas para las que existe alguna nota

```
SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS OBSERVAD!!!
WHERE EXISTS (SELECT *
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)
```

Nombre de las asignaturas para las que no existe ninguna nota

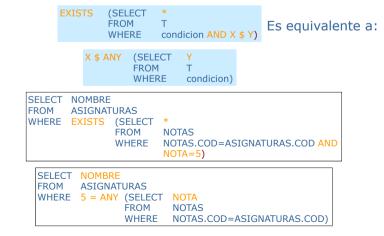


18

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

2.- COMPARACION EXISTS

© COMPARACIONES EQUIVALENTES:



2.- COMPARACION EXISTS

© EQUIVALENCIAS ENTRE COMPARACIONES:

■ Como sabemos, podemos hacerlo de otras formas:

SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 = ANY (SELECT NOTA
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE EXISTS (SELECT *
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD AND
NOTA=5)

SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE COD IN (SELECT COD
FROM NOTAS
WHERE NOTA=5)

SELECT DISTINCT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS A, NOTAS N
WHERE A.COD=N.COD AND
NOTA=5

21

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

2.- COMPARACION EXISTS

© CONSIDERACIONES FINALES:

Cuando se utiliza NOT EXISTS se debe tener en cuenta que esta comparación se evalúa a verdadero cuando la subconsulta no devuelve registros

■ Por ejemplo:

SELECT COD
FROM ASIGNATURAS
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
FROM NOTAS
WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD AND
NOTA<>5)

- ♦ Obtiene también el código de las asignaturas sin notas.
 - ◆ES CORRECTO (no tienen ninguna nota distinta de 5)
- ◆Si no las deseamos debemos solucionarlo.

2.- COMPARACION EXISTS

<u>© EQUIVALENCIAS ENTRE COMPARACIONES:</u>

NOT EXISTS (SELECT * Es equivalente a: WHERE condicion AND NOT (X \$ Y)) (SELECT FROM WHERE condicion) SELECT NOMBRE FROM ASIGNATURAS WHERE NOT EXISTS (SELECT FROM NOTAS WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD AND NOTA <> 5)

SELECT NOMBRE
FROM ASIGNATURAS
WHERE 5 = ALL (SELECT NOTA FROM NOTAS WHERE NOTAS.COD=ASIGNATURAS.COD)

22

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

2.- COMPARACION EXISTS

© CONSIDERACION MUY IMPORTANTE:

■ Una posible solución sería:

SELECT DISTINCT COD
FROM NOTAS N1
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
FROM NOTAS N2
WHERE N2.COD=N1.COD AND
N2.NOTA<>5)

- ◆Se busca sólo en las asignaturas con notas.
- ◆No se necesita la tabla asignaturas.
- ¿Y si se pide también el nombre de las asignaturas?

23



- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

25

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

3.- ALL VS EXISTS

- © Este tipo de consultas se conocen como <u>consultas</u> <u>con cuantificación universal (∀)</u>
 - En ocasiones no somos capaces de resolver una consulta de este tipo con ALL (incluso a veces no se puede)
 - ◆En estos casos es bueno acudir al predicado EXISTS
 - ◆Buscamos aquellos datos que NO cumplan lo contrario.
- Por ejemplo:
 - Obtener el número de aquellos departamentos en los que todos sus empleados tienen el mismo oficio

VS

■ Obtener el número de aquellos departamentos en los que <u>no existen empleados con distinto oficio</u>

3.- ALL VS EXISTS

- El predicado ALL puede resolver consultas del tipo:
 - "Obtener el numero de aquellos departamentos en los que todos sus empleados son analistas"

SELECT DISTINCT DEPT_NO
FROM EMPLE E1
WHERE 'ANALISTA'= ALL (SELECT OFICIO
FROM EMPLE E2
WHERE E2.DEPT_NO=E1.DEPT_NO);

■ "Obtener el numero de aquellos departamentos en los que todos sus empleados tienen el mismo oficio"

SELECT DISTINCT DEPT_NO
FROM EMPLE E1
WHERE OFICIO = ALL (SELECT OFICIO
FROM EMPLE E2
WHERE E2.DEPT NO=E1.DEPT NO);

26

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

3.- ALL VS EXISTS

Por ejemplo:

■ Obtener el número de aquellos departamentos en los que todos sus empleados tienen el mismo oficio

```
SELECT DISTINCT DEPT_NO
FROM EMPLE E1
WHERE OFICIO = ALL (SELECT OFICIO
FROM EMPLE E2
WHERE E2.DEPT NO=E1.DEPT NO);
```

■ Obtener el número de aquellos departamentos en los que no existen empleados con distinto oficio

```
SELECT DISTINCT DEPT_NO
FROM EMPLE E1
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
FROM EMPLE E2
WHERE E2.DEPT_NO=E1.DEPT_NO AND E2.OFICIO!=E1.OFICIO);
```

3.- ALL VS EXISTS

© En realidad se ha aplicado la equivalencia entre ALL y EXISTS vista en la diapositiva 22:

> X \$ ALL (SELECT Y WHERE condicion) NOT EXISTS (SELECT * WHERE condicion AND NOT (X \$ Y)) SELECT DISTINCT DEPT NO FROM EMPLE E1 WHERE OFICIO = ALL (SELECT FROM EMPLE E2 WHERE E2.DEPT NO=E1.DEPT NO); SELECT DISTINCT DEPT NO FROM EMPLE WHERE NOT EXISTS (SELECT EMPLE E2 WHERE E2.DEPT NO=E1.DEPT NO AND E2.OFICIO!=E1.OFICIO):

> > Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

SENTENCIA SELECT: Sintaxis para consultas agrupadas

- GROUP BY: define en la tabla generada por las claúsulas FROM y WHERE grupos de filas de forma que cada grupo tiene el mismo valor en comalista_ref_columna
 - ◆Un GRUPO es pues un conjunto de filas con el mismo valor para el conjunto de referencias de columna incluidas en la cláusula GROUP BY



- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4.- Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula **HAVING**.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

30

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

- La claúsula GROUP BY en una consulta SELECT varía el comportamiento de la consulta de la forma:
 - Las funciones agregadas no actúan sobre todas las filas seleccionadas, sino sobre las filas de cada grupo
 - ◆Devuelven un valor por cada grupo.
 - Una consulta agrupada sólo puede devolver como resultado <u>un único valor por grupo</u>:

ref_columna en la claúsula SELECT sólo puede ser

- ◆La misma *ref columna* utilizada en el GROUP BY
- ◆Una expresión aritmética con una de esas ref_columna
- ◆Una referencia a una función AGREGADA (ref_funcion) que se aplicará al grupo y devolverá un único valor por grupo.

INFORMALMENTE:

"En la selección de una consulta agrupada, sólo pueden aparecer referencias a columnas por las cuales se agrupa o referencias a funciones agregadas"

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

EJEMPLOS: Recordando esquema lógico CICLISMO...

EQUIPO (nomeg: varchar2(25), director: varchar2(100))

CICLISTA (dorsal: number(3), nombre: varchar2(30), edad: number(2), nomeq: varchar2(25))

CP= {dorsal} CA= {nomeq} → EQUIPO

VNN= {nomeq}

VNN= {nombre}

ETAPA (netapa: number(2), km: number(3), salida: varchar2(35), llegada: varchar2(35), dorsal:

CP= {netapa}

CA= {dorsal} → CICLISTA

PUERTO (nompuerto: varchar2(35), altura: number(3), categoria: char(1), pendiente: number(3,2), netapa: number(2), dorsal: number(3))

CP= {nompuerto}

CA= {netapa} → ETAPA CA= {dorsal} → CICLISTA

VNN= {netapa}

MAILLOT (codigo: char(3), tipo: varchar2(30), premio: number(7), color: varchar2(20))

LLEVAR (netapa: number(2), codigo: char(3), dorsal: number(3))

CP= {netapa,codigo}

CA= {netapa,codigo}
CA= {netapa}→ ETAPA
CA= {codigo}→ MAILLOT
CA= {dorsal}→ CICLISTA

VNN= {dorsal}

33

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

© Ejemplo:

Resultado

NOMEQ, AVG (EDAD) **SELECT FROM** CICLISTA **GROUP BY** NOMEO

	 Nomeq	edad	
Г	 Banesto	22	
	 Banesto	25	
	 Banesto	28	
	 Once	25	
	 Once	30	
	 PDM	32	
	 Kelme	28	
	 Kelme	29	

	nomeq	AVG(edad)
\rightarrow	Banesto	25
\rightarrow	Once	27,5
-	PDM	32
\rightarrow	Kelme	28,5
•	<u></u>	<u></u>

Existe un único valor por grupo!

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

© Ejemplo: (esquema ciclismo)

CICLISTA

■ Obtener el nombre de cada equipo y la edad media de los ciclistas de dicho equipo

> **CICLISTA** edad nomea

Banesto

Banesto 22 Once NOMEQ, AVG (EDAD) PDM 32 Banesto 25 28 Kelme Once 30 29 Kelme

34

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

→ ERROR!

28

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

© Ejemplo:

SELECT

GROUP BY NOMEO

FROM

SELECT NOMEO, NOMBRE, AVG (EDAD) FROM **CICLISTA**

GROUP BY NOMEO

	nombre	nomeq	edad	
	Gorospe	Banesto	22	
	Delgado	Banesto	25	
	Indurain	Banesto	28	
	Zulle	Once	25	
	Jalabert	Once	30	
	Gonzalez	PDM	32	
	Corredor	Kelme	28	
	Mora	Kelme	29	

NO existe un único valor por grupo!

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

© GROUP BY Y WHERE:

■ Si una consulta agrupada incluye la cláusula **WHERE**, esta cláusula se aplica antes de la agrupación.

4 SELECT NOMEQ, AVG (EDAD)
1 FROM CICLISTA
2 WHERE EDAD>25
GROUP BY NOMEQ

:	nomeq	edad
	Banesto	22
:	Banesto	25
	Banesto	28
	Once	25
	Once	30
:	PDM	32
	Kelme	28
:	Kelme	29

	 nomeq	edad	
	 Banesto	28	
	 Once	30	
	 PDM	32	
Г	 Kelme	28	
	 Kelme	29	

	nomeq	AVG(edad)
→	Banesto	28
→	Once	30
→	PDM	32
→	Kelme	28,5

37

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS 4.1.- Claúsula HAVING

SELECT [ALL|DISTINCT]

[comalista_ref_columna | *]

FROM comalista_ref_tabla
[WHERE condicion]

[GROUP BY comalista_ref_columna
[HAVING condicion]]
[ORDER BY comalista_ref_columna [DESC|ASC]]

- HAVING: solo puede aparecer en consultas agrupadas
 - ◆Similar a la claúsula WHERE pero para grupos en lugar de para filas individuales:
 - ❖ Permite seleccionar los grupos que cumplen *condicion*
 - ◆Las *ref_columna* permitidas en HAVING son las mismas que se permiten en la claúsula SELECT (diapositiva 32)
 - ◆Se evalúa después de realizar el agrupamiento.
 - ◆Informalmente se conoce como el WHERE del GROUP BY



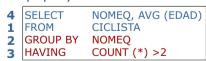
- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

38

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.1.- Claúsula HAVING

- <u>Ejemplo</u>: (esquema ciclismo)
 - Obtener de los equipos con más de 2 corredores, el nombre del equipo y la edad media de sus ciclistas.



 nomeq	edad	L
 Banesto	22	Γ
 Banesto	25	
 Banesto	28	L
 Once	25	Ī
 Once	30	L
 PDM	32	
 Kelme	28	Ī
 Kelme	29	l

nomeq AVG(edad)
Banesto 25

4.1.- Claúsula HAVING

GROUP BY, WHERE Y HAVING: ejemplo

SELECT NOMEQ, AVG (EDAD)
FROM CICLISTA
WHERE EDAD>25
GROUP BY NOMEQ
HAVING COUNT (*)>=2

 nomeq	edad
 Banesto	22
 Banesto	25
 Banesto	28
 Once	25
 Once	30
 PDM	32
 Kelme	28
 Kelme	29

 nomeq	edad	
 Banesto	28	
 Once	30	
 PDM	32	
 Kelme	28	
 Kelme	29	

nomeq	AVG(edad)
Kelme	28,5

41

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS4.2.- Funciones agregadas

- Tal y como ya hemos comentado <u>el comportamiento</u> <u>de las funciones agregadas es distinto en consultas agrupadas</u>:
 - La función agregada se aplica al grupo y no a todas las filas de la tabla.
 - Esto permite los 3 casos prohibidos sin el GROUP BY:
 - ◆Combinar campo individual y función agregada
 - ◆Utilizar funciones agregadas en el WHERE
 - ◆Anidar funciones agregadas
 - Es como si tuviéramos una vida más...
 - No obstante hay que tener cuidado porque: **SOLO TENEMOS UNA VIDA MÁS**...



- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

42

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

4.2.- Funciones agregadas

© **<u>Ejemplo 1</u>**: SELECT agregada+campo agrupado

SELECT NOMEQ, AVG (EDAD)
FROM CICLISTA
GROUP BY NOMEQ

CORRECTA

SELECT NOMEQ, AVG (EDAD)
FROM CICLISTA

INCORRECTA

- ¿Qué obtiene la consulta correcta?
- Ejemplo 2: agregada en HAVING



■ ¿Qué obtiene la consulta correcta?

4.- CONSULTAS AGRUPADAS

4.2.- Funciones agregadas

© Ejemplo 3: ANIDAMIENTO agregadas en SELECT

SELECT FROM GROUP BY	MAX (AVG (EDAD)) CICLISTA NOMEQ	SELECT FROM	MAX (AVG (EDAD)) CICLISTA
CORRECTA		IN	CORRECTA

■ ¿Qué obtiene la consulta correcta?

- Esto es lo que ESTÁ PERMITIDO en las consultas agrupadas que NO ESTABA PERMITIDO en las no agrupadas
- Pero, ya hemos agotado nuestra vida...
 - Volvemos a encontrarnos con lo mismo Cuidado con lo mostrado a continuación...

45

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS4.2.- Funciones agregadas

- Entonces ¿como resolverías esta consulta?
 - Obtener el nombre del equipo con mayor media de edad en sus ciclistas. Mostrar también la media de edad de sus ciclistas.

PISTA: LAS SUBCONSULTAS EXISTEN COMO TERUEL



4.2.- Funciones agregadas

© Estas consultas son INCORRECTAS:

SELECT NOMEO, MAX (AVG (EDAD)) FROM **CICLISTA** GROUP BY NOMEQ; **SELECT** NOMEO FROM **CICLISTA GROUP BY NOMEO** HAVING AVG (EDAD) = MAX (AVG (EDAD)); COUNT (MAX (AVG (EDAD))) SELECT FROM **CICLISTA** GROUP BY NOMEQ;



46

ÍNDICE

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

47

4.- CONSULTAS AGRUPADAS4.3.- Agrupación no significativa

Supongamos (de nuevo) la siguiente consulta:

■ Obtener el nombre de cada equipo y la edad media de los ciclistas de dicho equipo

SELECT NOMEQ, AVG (EDAD) FROM CICLISTA GROUP BY NOMEQ

Supongamos ahora que modificamos la consulta de la siguiente forma:

■ Obtener el nombre **y el director** de cada equipo y la edad media de los ciclistas de dicho equipo.

■ LO PRIMERO QUE DEBEMOS PLANTEARNOS ES:

◆¿Tiene sentido querer obtener esta información en una consulta agrupada?

♦¿Existe un solo director por cada nombre de equipo?

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

4.- CONSULTAS AGRUPADAS4.3.- Agrupación no significativa

© RECORDANDO...

INFORMALMENTE:

"En la selección de una consulta agrupada, sólo pueden aparecer referencias a columnas por las cuales se agrupa o referencias a funciones agregadas"

La SOLUCIÓN consiste en añadir en la agrupación el campo que queremos mostrar <u>y que no cambia la</u> <u>agrupación</u> (los grupos son los mismos)

■ A esto se le denomina **AGRUPACIÓN NO SIGNIFICATIVA**

■ Podemos añadir al GROUP BY todos los campos que queramos mostrar que no cambien la agrupación

SELECT C.NOMEQ, DIRECTOR, AVG (EDAD)
FROM CICLISTA C, EQUIPO E
WHERE C.NOMEQ=E.NOMEQ
GROUP BY C.NOMEQ, DIRECTOR

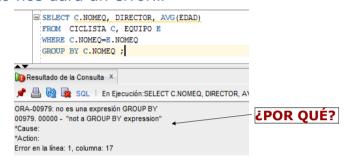
4.- CONSULTAS AGRUPADAS

4.3.- Agrupación no significativa

Formulamos la consulta de la siguiente forma:

SELECT C.NOMEQ, DIRECTOR, AVG (EDAD)
FROM CICLISTA C, EQUIPO E
WHERE C.NOMEQ=E.NOMEQ
GROUP BY C.NOMEO

Pero esto nos dará un error...



50



Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula **HAVING**.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

51

49

5.- CONCATENACIÓN DE TABLAS: operador JOIN

- © Como ya vimos en el tema anterior existen distintas formas de obtener datos de varias tablas en una consulta SQL:
 - Incluir varias tablas en la cláusula FROM.
 - ◆Y ligarlas adecuadamente en el WHERE.
 - Uso de subconsultas en las cláusulas WHERE y HAVING.
- Existen además otras formas que no hemos visto:
 - <u>Concatenacion de tablas</u>: uso de las distintas variantes del operador JOIN o concatenación.
 - ◆INNER, LEFT, RIGHT.
 - <u>Combinaciones conjuntistas de tablas</u>: a través de operadores conjuntistas.
 - ♦ UNIÓN, INTERSECCIÓN, DIFERENCIA.

53

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

ÍNDICE

- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4. Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

5.- CONCATENACIÓN DE TABLAS: operador JOIN

SELECT [ALL|DISTINCT]

[comalista ref columna | *]

FROM comalista_ref_tabla ←

[WHERE condicion]
[GROUP BY comalista_ref_columna

[HAVING condicion]]
[ORDER BY comalista ref columna [DESCIASC]]

TIPOS DE CONCATENACIÓN:

■ Concatenación interna: INNER JOIN

■ Concatenaciones externas: OUTER JOINS

♦LEFT, RIGHT

54

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

© CONCATENACION INTERNA (INNER JOIN) ■ INNER JOIN ON (Eiemplo):



SELECT *
FROM ciclista, equipo
WHERE ciclista.nomeq=equipo.nomeq

CONCATENA (liga) ambas tablas por nomeq

EQUIPO	nomeq	director
-	Banesto	Echevarria
	Once	Pino
	PDM	Kruis

dorsal	nombre	nomeq	edad
1	Indurain	Banesto	32
2	delgado	Banesto	35
3	Zulle	Once	27

ad CICLISTA

RESULTADO

dorsal	nombre	nomeq	edad	nomeq	director
1	Indurain	Banesto	32	Banesto	Echevarria
2	Delgado	Banesto	35	Banesto	Echevarria
3	Zulle	Once	27	Once	Pino

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

© CONCATENACION INTERNA (INNER JOIN)

■ INNER JOIN ON (En general):

```
SELECT *
FROM
          tabla1 INNER JOIN tabla2 ON tabla1.a1=tabla2.b1 AND
                                         tabla1.a2=tabla2.b2 AND
                                         tabla1.an=tabla2.bn
                             \equiv
                                                   CONCATENA (liga)
                                                   ambas tablas
              SELECT
                                                  por los atributos especificados
                        tabla1, tabla2
              WHERE
                        tabla1.a1=tabla2.b1 AND
                        tabla1.a2=tabla2.b2 AND
                        tabla1.an=tabla2.bn
```

■ No se debe olvidar que una CP puede ser múltiple y se puede ligar por varios campos

57

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

Concatena por

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

© CONCATENACION INTERNA (INNER JOIN):

■ NATURAL JOIN (Eiemplo):

FROM

los atributos con SELECT * el mismo nombre ciclista NATURAL INNER JOIN equipo en ambas tablas! SELECT * ciclista INNER JOIN equipo ON ciclista.nomeq=equipo.nomeq

■ En general: si las tablas a concatenar tienen atributos con

el mismo nombre (a1, a2, ...an) SELECT tabla1 NATURAL INNER JOIN tabla2 SELECT tabla1 INNER JOIN tabla2 ON tabla1.a1=tabla2.a1 AND tabla1.a2=tabla2.a2 AND tabla1.an=tabla2.an

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

© CONCATENACION INTERNA (INNER JOIN):

■ INNER JOIN USING (Eiemplo):

SELECT * ciclista INNER JOIN equipo ON ciclista.nomeq=equipo.nomeq FROM mismo nombre! SFLECT * ciclista INNER JOIN equipo USING (nomeq) FROM

■ En general: si los atributos por los que se guiere ligar o concatenar ambas tablas tienen el mismo nombre



58

60

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

© CONCATENACION INTERNA: RESUMEN

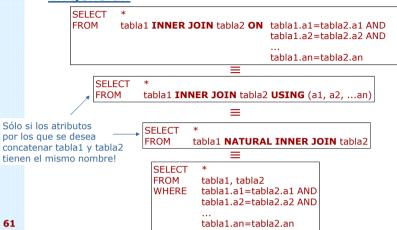
■ Ejemplo:



5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

© CONCATENACION INTERNA: RESUMEN

■ En general:



Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

CICLISTA

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

CONSIDERACIONES FINALES:

Suponiendo que las tablas tienen los siguientes datos:

EQUIPO	nomeq	director
_	Banesto	Echevarria
	Once	Pino
	PDM	Kruis
	Kolmo	Caina

dors	al	nombre	nomeq	edad
1		Indurain	Banesto	32
2		delgado	Banesto	35
3		Zulle	Once	27

RESULTADO CONCATENACIÓN INTERNA (FROM/WHERE)

dorsal	nombre	nomeq	edad	nomeq	director
1	Indurain	Banesto	32	Banesto	Echevarria
2	Delgado	Banesto	35	Banesto	Echevarria
3	Zulle	Once	27	Once	Pino

RESULTADO FINAL

nomeq	director	NUMCICLISTAS
Banesto	Echevarria	2
Once	Pino	1

■ Obviamente no salen los equipos sin ciclistas...

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

CONSIDERACIONES FINALES:

Supongamos que queremos realizar la siguiente consulta:

"Obtener para cada equipo su nombre, director y el nº de ciclistas del equipo".

SELECT C.NOMEQ, DIRECTOR, COUNT(*) NUMCICLISTAS
FROM CICLISTA C, EQUIPO E
WHERE C.NOMEQ=E.NOMEQ
GROUP BY C.NOMEQ, DIRECTOR

■ Analicemos el resultado...

62

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.1.- CONCATENACIÓN INTERNA

CONSIDERACIONES FINALES

© Supongamos ahora que queremos realizar la siguiente consulta:

"Obtener para cada equipo su nombre, director y el nº de ciclistas del equipo. <u>Se deben visualizar todos los equipos</u>"

- No queremos que salgan solo los equipos que tienen ciclistas, sino todos los equipos.
- Para los equipos que no tienen ciclistas el nº de ciclistas del equipo será cero.
- Con lo que sabemos hasta ahora es imposible...
- Necesitamos una concatenación EXTERNA

63



- 0.- INTRODUCCIÓN.
- 1.- Comparación ALL/ANY.
- 2.- Comparación EXISTS.
- 3.- ALL vs EXISTS.
- 4.- Consultas AGRUPADAS.
 - 4.1.- Cláusula HAVING.
 - 4.2.- Funciones agregadas
 - 4.3.- Agrupación no significativa
- 5.- CONCATENACIÓN de tablas: JOIN.
 - 5.1.- Concatenación interna (INNER JOIN).
 - 5.2.- Concatenaciones externas (LEFT/RIGHT).

65

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.1.- LEFT JOIN

© LEFT JOIN ON (EN GENERAL):

SELECT *
FROM tabla1 **LEFT JOIN** tabla2 **ON** tabla1.a1=tabla2.b1 AND tabla1.a2=tabla2.b2 AND
tabla1.an=tabla2.bn

- ◆Concatena las filas de tabla1 con las filas de tabla2 por los atributos indicados (INNER JOIN).
- ◆Selecciona también las filas de tabla1 que no pueden ser concatenadas (no tienen correspondencia en tabla2)
 - ❖ Los campos de tabla2 para esas filas serán NULL.



5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.1.- LEFT JOIN

<u>LEFT JOIN ON (Ejemplo):</u>

SELECT *

FROM equipo **LEFT JOIN** ciclista **ON** equipo.nomeg=ciclista.nomeg

- ◆Es como un INNER JOIN extendido.
- ◆ Selecciona todas las filas de la tabla equipo aunque no tengan correspondencia con ninguna fila de ciclista.
 - Los campos de ciclista de las filas sin correspondencia serán NULL

EQUIPO

nomeq	director
Banesto	Echevarria
Once	Pino
PDM	Kruis
Kelme	Sainz

dorsal	nombre	nomeq	edad
1	Indurain	Banesto	32
2	delgado	Banesto	35
3	Zulle	Once	27

CICLISTA

RESULTADO

nomeq	director	dorsal	nombre	nomeq	edad
Banesto	Echevarria	1	Indurain	Banesto	32
Banesto	Echevarria	2	Delgado	Banesto	35
Once	Pino	3	Zulle	Once	27
PDM	Kruis	NULL	NULL	NULL	NULL
Kelme	Sainz	NULL	NULL	NULL	NULL

66

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.1.- LEFT JOIN

- ¿Pero qué sentido tiene obtener este resultado?
 - ¿Para que me pueden valer los registros de equipos sin ciclistas? (con valores NULL)
- Volvamos ahora a la siguiente consulta:

"Obtener para cada equipo su nombre, director y el nº de ciclistas del equipo. <u>Se deben visualizar todos los equipos</u>"

■ Ya podemos intentar resolverla...

SELECT C.NOMEQ, DIRECTOR, COUNT(*) NUMCICLISTAS
FROM EQUIPO E LEFT JOIN CICLISTA C ON C.NOMEQ=E.NOMEQ
GROUP BY C.NOMEQ, DIRECTOR

■ Analicemos el resultado...

5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.1.- LEFT 10IN

Suponiendo que las tablas tienen los siguientes datos:

EQUIPO

)	nomeq	director	
	Banesto	Echevarria	
	Once	Pino	
1	PDM	Kruis	
	Kelme	Sainz	

dorsal	nombre	nomeq	edad
1	Indurain	Banesto	32
2	delgado	Banesto	35
3	Zulle	Once	27

CICLISTA

RESULTADO CONCATENACIÓN EXTERNA (FROM/WHERE)

nomeq	director	dorsal	nombre	nomeq	edad
Banesto	Echevarria	1	Indurain	Banesto	32
Banesto	Echevarria	2	Delgado	Banesto	35
Once	Pino	3	Zulle	Once	27
PDM	Kruis	NULL	NULL	NULL	NULL
Kelme	Sainz	NULL	NULL	NULL	NULL

No me da ¿XO?

RESULTADO FINAL

ı	nomeq	director	NUMCICLISTAS				
	Banesto Echevarria Once Pino PDM Kruis		2				
			1				
			1				
	Kelme	Sainz	1				



69

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.1.- LEFT JOIN

Suponiendo que las tablas tienen los siguientes datos:

EQUIPO

١	nomeq	director	
	Banesto	Echevarria	
	Once	Pino	
	PDM	Kruis	
	Kelme	Sainz	

dorsal	nombre	nomeq	edad
1	Indurain	Banesto	32
2	delgado	Banesto	35
3	Zulle	Once	27

CICLISTA

RESULTADO CONCATENACIÓN EXTERNA (FROM/WHERE)

nomeq	director	dorsal	nombre	nomeq	edad
Banesto	Echevarria	1	Indurain	Banesto	32
Banesto	Echevarria	2	Delgado	Banesto	35
Once	Pino	3	Zulle	Once	27
PDM	Kruis	NULL	NULL	NULL	NULL
Kelme	Sainz	NULL	NULL	NULL	NULL

No me da ¿XQ?

RESULTADO FINAL

nomeq	director	NUMCICLISTAS
Banesto	Echevarria	2
Once	Pino	1
PDM	Kruis	1
Kelme Sainz		1



5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.1.- LEFT JOIN

- Vamos a afinar un poco...
 - ¿Cuantos registros vov a tener siempre para cada equipo sin ciclistas?
 - Observa bien esos registros ¿Por qué se caracterizan?
- Volvamos de nuevo a la consulta:

"Obtener para cada equipo su nombre, director y el nº de ciclistas del equipo. Se deben visualizar todos los equipos"

SELECT C.NOMEO, DIRECTOR, COUNT (DORSAL) NUMCICLISTAS FROM EQUIPO E LEFT JOIN CICLISTA C ON C.NOMEO=E.NOMEO GROUP BY C.NOMEO, DIRECTOR

70

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: **5.2.2.- RIGHT JOIN**

© CONCATENACIONES EXTERNAS:

■ RIGHT JOIN ON (EN GENERAL):

SELECT *

FROM tabla1 RIGHT JOIN tabla2 ON tabla1.a1=tabla2.b1 AND tabla1.a2=tabla2.b2 AND

tabla1.an=tabla2.bn

- **♦Idéntico a LEFT JOIN pero cambiando el sentido**
 - ❖ No se suele usar (se usa LEFT JOIN)
- ◆Concatena las filas de tabla2 con las filas de tabla1 por los atributos indicados (INNER JOIN).
- ◆Selecciona también las filas de tabla 2 que no pueden ser concatenadas (no tienen correspondencia en tabla1)
 - Los campos de tabla1 para esas filas serán NULL.

5.2.- CONCATENACIONES EXTERNAS: 5.2.2.- RIGHT JOIN

© CONCATENACIONES EXTERNAS:

■ RIGHT JOIN ON (Ejemplo):

SELECT *

FROM ciclista **RIGHT JOIN** equipo **ON** equipo.nomeq=ciclista.nomeq

◆El resultado es idéntico

EQUIPO

nomeq	director
Banesto	Echevarria
Once	Pino
PDM	Kruis
Kelme	Sainz

dorsal	nombre	nomeq	edad
1	Indurain	Banesto	32
2	delgado	Banesto	35
3	Zulle	Once	27

CICLISTA

RESULTADO

nomeq	director	dorsal	nombre	nomeq	edad
Banesto	Echevarria	1	Indurain	Banesto	32
Banesto	Echevarria	2	Delgado	Banesto	35
Once	Pino	3	Zulle	Once	27
PDM	Kruis	NULL	NULL	NULL	NULL
Kelme	Sainz	NULL	NULL	NULL	NULL

73

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.- CONCATENACIÓN DE TABLAS: CONSIDERACIONES FINALES

© CONCATENACIONES CON USING/NATURAL:

■ Ejemplos:

EQUIPO

nomeq	director
Banesto	Echevarria
Once	Pino
PDM	Kruis
Kelme	Sainz

dorsal	nombre	nomeq	edad
1	Indurain	Banesto	32
2	delgado	Banesto	35
3	Zulle	Once	27

CICLISTA

SELECT *

equipo INNER JOIN ciclista USING (nomeq)

SELECT

FROM equipo **NATURAL INNER JOIN** ciclista

nomeq	director	dorsal	nombre	edad
Banesto	Echevarria	1	Indurain	32
Banesto	Echevarria	2	Delgado	35
Once	Pino	3	Zulle	27

■ No existen ciclista.nomeq y equipo.nomeq (sólo nomeq)

5.- CONCATENACIÓN DE TABLAS: CONSIDERACIONES FINALES

© CONCATENACIONES CON USING/NATURAL:

■ En la práctica si realizamos un JOIN (de cualquier tipo) utilizando las cláusulas USING o NATURAL, la relación resultado sólo dispondrá 1 vez de la columna(s) por la que se concatena

SELECT *
FROM equipo INNER|LEFT|RIGTH JOIN ciclista USING (nomeq)

SELECT *

OM ciclista NATURAL INNER | LEFT | RIGTH JOIN equipo

- ◆No tendrá sentido cualificar la columna(s) por la que se concatena con su nombre de tabla
- ◆Esto no ocurre si utilizamos la cláusula ON

SELECT *

FROM ciclista INNER|LEFT|RIGTH JOIN equipo ON ciclista.nomeq=equipo.nomeq

74

4 >

Copyright 2024 Marisa Escudero Sanchis

5.- CONCATENACIÓN DE TABLAS: CONSIDERACIONES FINALES

OPERADOR (+) EN ORACLE:

- Hasta hace poco Oracle no disponía del operador JOIN:
 - ◆Las concatenaciones internas se implementan mediante el uso de varias tablas en la cláusula FROM y ligando apropiadamente ambas tablas en la cláusula WHERE.
 - ◆Las concatenaciones externas eran de la siguiente forma:

SELECT *
FROM tabla1, tabla2
WHERE tabla1.a1=tabla2.b1 (+) AND tabla1.a2=tabla2.b2 (+) AND ...
tabla1.an=tabla2.bn (+)

=

SELECT *
FROM tabla1 **LEFT JOIN** tabla2 **ON** tabla1.a1=tabla2.b1 AND tabla1.a2=tabla2.b2 AND ... tabla1.an=tabla2.bn