





Unitat Didàctica 2: El llenguatge SQL

Part 1:

El llenguatge SQL: consultes i actualitzacions (DML)

(Doc. UD2.1)



Objectius

- L'alumne ha de ser capaç de descriure l'estructura bàsica i les clàusules de la instrucció del llenguatge SQL que ens permet fer consultes a una BD: sentència SELECT.
- Donat l'Esquema Lògic d'una BDR i coneixent la sentència SELECT del llenguatge de manipulació del SQL l'alumne ha de ser capaç de:
 - ✓ Formular en el llenguatge SQL consultes senzilles i complexes.
 - ✓ Formular en el llenguatge SQL operacions d'inserció, esborrament i modificació de la informació.

UD2.1 El llenguatge SQL: consultes i actualització (DML)

- 1 Introducció a SQL
 - 2 Consultes senzilles sobre una taula
 - 3 Consultes simples sobre varies taules
 - 4 Consultes complexes: Subconsultes
 - 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
 - 6 Operadors conjuntistes
 - 7 Operador JOIN
 - 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
 - 9 Instrucció INSERT
 - 10 Instrucció DELETE
 - 11 Instrucció UPDATE

1 Introducció a SQL

Llenguatge SQL:

- El llenguatge SQL (Structured Query Language llenguatge de consulta estructurat) és un llenguatge d'accés a BDR.
- Permet, entre altres coses
 - crear i modificar esquemes de BD, i
 - especificar les operacions sobre BD.
- Junta característiques de l'àlgebra i el càlcul relacional.

1 Introducció a SQL

Subllenguatges de SQL

- Llenguatge de Definició de Dades (DDL)
 per a crear i modificar esquemes de BD.
- Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)

per a consulta i actualització de BD.

Consta de las instruccions:

- SELECT (consulta)
- INSERT (inserir tuples)
- DELETE (esborrar tuples)
- UPDATE (modificació de tuples)
- Altres instruccions (no s'estudiaran)
- Llenguatge de Control per a canviar dinàmicament propietats de la BD.

1 Introducció a SQL

Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)

Es presenten les instruccions que es poden executar des d'un intèrpret de SQL, el que s'anomena *SQL interactiu*.

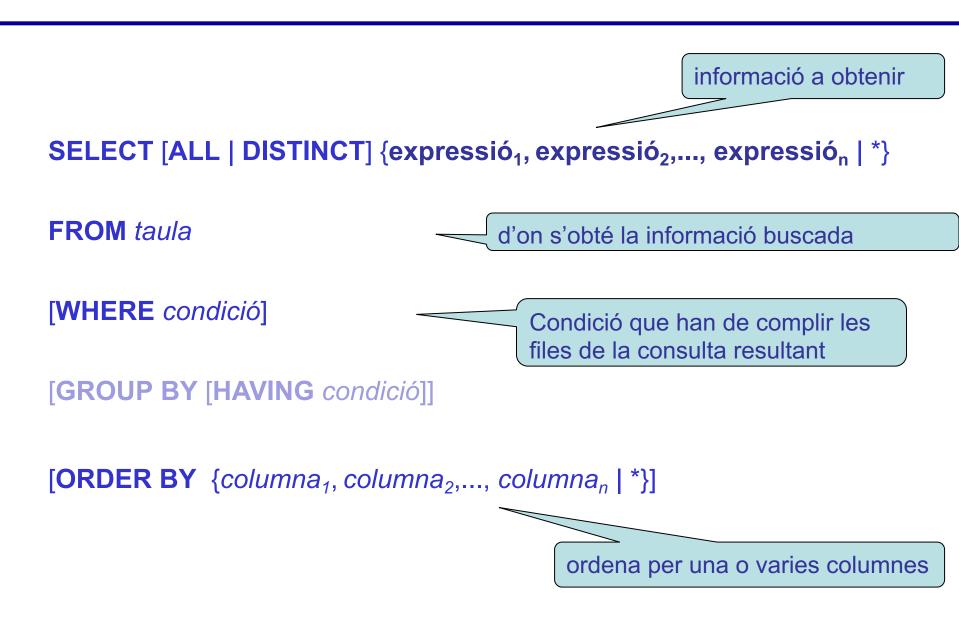
SQL és un llenguatge molt expressiu i, en general, permet moltes formes d'expressar les mateixes ordres.

Les instruccions que componen el DML són les següents:

- SELECT: permet la declaració de consultes per a la recuperació d'informació d'una o més taules d'una base de dades.
- INSERT: realitza la inserció d'una o varies files sobre una taula.
- **DELETE**: permet efectuar l'esborrat d'una o varies files d'una taula.
- UPDATE: realitza una modificació dels valors d'una o més columnes d'una o varies files d'una taula.

UD2.1 El llenguatge SQL: consultes i actualització (DML)

- Introducció a SQL
- Consultes senzilles sobre una taula.
 - 3 Consultes simples sobre varies taules
 - 4 Consultes complexes: Subconsultes
 - 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
 - 6 Operadors conjuntistes
 - 7 Operador JOIN
 - 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
 - 9 Instrucció INSERT
 - 10 Instrucció DELETE
 - 11 Instrucció UPDATE



Notació utilitzada per a definir la sintaxi

Cursiva: components de la base de dades

MAJÚSCULES: paraules reservades de SQL

Text normal: elements a definir més endavant

 E_1 , E_2 ,..., E_n : Ilista separada per comes de $E_{i,j}$ on i>0

: separador d'opcions alternatives

[]: contingut opcional

{ }: contingut obligatori

Ordre d'execució de les distintes clàusules d'una instrucció SELECT:

- 3 SELECT [ALL|DISTINCT]{expressió₁, expressió₂,..., expressió_n| *}
- 1 FROM taula
- 2 [WHERE condició]
- 4 [ORDER BY columna₁, columna₂,..., columna_n]

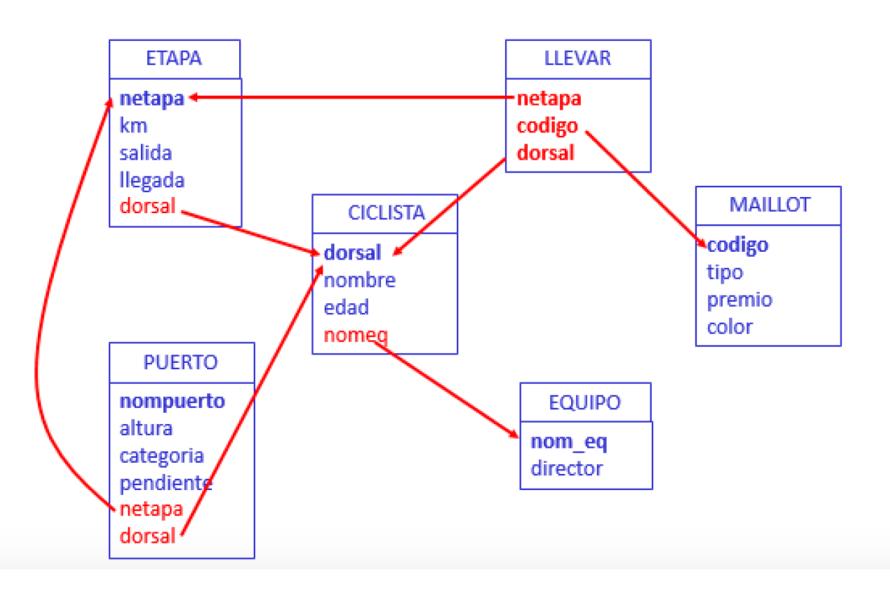
ALL : Permet l'aparició de files idèntiques (valor per defecte).

DISTINCT: No permet l'aparició de files idèntiques.

Esquema Relacional de la BD de Ciclisme

```
EQUIPO(nomeq: d eq, director: d nom)
   CP: {nomeq}
CICLISTA(dorsal: d dor, nombre: d nom, edad: d edad, nomeg: d eq)
   CP: {dorsal}
   CA: {nomeq}→ EQUIPO
   VNN: {nomeq}
ETAPA(netapa: d nº, km: d_km, salida: d_ciu, llegada: d_ciu, dorsal: d_dor)
   CP: {netapa}
   CA: {dorsal}→ CICLISTA
PUERTO(nompuerto: d nom, altura: d alt, categoria: d cat, pendiente: d pen, netapa: d nº,
   dorsal: d dor)
   CP: {nompuerto}
   CA: {netapa}→ ETAPA
   CA: {dorsal}→ CICLISTA
   VNN: {netapa}
MAILLOT(codigo: d cod, tipo: d tipo, premio: d pre, color: d col)
   CP: {codigo}
LLEVAR(dorsal: entero, netapa: d n°, codigo: d tipo)
   CP: {netapa,codigo}
   CA: {netapa}→ ETAPA
   CA: {dorsal}→ CICLISTA
   CA: {codigo}→ MAILLOT
   VNN: {dorsal}
```

Esquema de la BD de Ciclisme



EXEMPLE: Obtingueu el nom i l'edat de tots els ciclistes.

SELECT nombre, edad FROM Ciclista;

EXEMPLE: Obtingueu el nom i l'altura de tots els ports de 1^a categoria.

SELECT nompuerto, altura FROM Puerto WHERE categoria = '1';

EXEMPLE: Obtingueu sols les diferents edats dels ciclistes.

SELECT DISTINCT edad FROM Ciclista;

EXEMPLE: Obtingueu tota la informació dels equips.

SELECT *
FROM Equipo;

EXEMPLE: Obtingueu el nom, l'altura i la categoria de tots els ports ordenats per altura i categoria.

SELECT nompuerto, altura, categoría FROM Puerto ORDER BY altura, categoría;

Expressió

FUNCIONS AGREGADES EN CONSULTES SENZILLES

```
SELECT 'Núm. de ciclistas =', COUNT(*),
'Media Edad =', AVG(edad)
```

FROM Ciclista

WHERE nomeq = 'Banesto';

En consultes senzilles (no agrupades), la selecció no podrá incloure al mateix temps referències a <u>funcions agregades</u> o <u>constants</u> i a atributs, ja que les funcions tornen un únic valor i els atributs poden tonar diversos valors.

EXEMPLE INCORRECTE:

```
SELECT nombre, AVG(edad)
FROM Ciclista
WHERE nomeq = 'ONCE';
```

Expressió

CONSULTES DE VALORS AGREGATS

La sintaxi d'ús d'una funció agregada és la següent:

{AVG|MAX|MIN|SUM|COUNT}([ALL|DISTINCT]expressió_escalar) | COUNT(*)

Expressió

- Les funcions agregades no es poden niar en les consultes senzilles.
- Per a les funcions SUM i AVG els arguments hauran de ser numèrics.
- **DISTINCT** indica que els valors redundants són eliminats abans del càlcul corresponent.
- La funció especial COUNT(*), en la qual no està permès incloure
 DISTINCT ni ALL, dona com a resultat el cardinal del conjunt de files de la selecció.
- Els càlculs es fan després de la selecció i d'aplicar les condicions.
- Els valors nuls són eliminats abans de realitzar els càlculs (inclòs COUNT).
- Si el nombre de files de la selecció es 0, la funció COUNT torna el valor 0 i les altres funcions el valor nul.

WHERE condició

- 3 SELECT[ALL|DISTINCT]{expresión₁, expresión₂,..., expresión_n| *}
- 1 FROM tabla
- 2 [WHERE condición]
- 4 [ORDER BY columna₁, columna₂,..., columna_n]

La condició està formada per un conjunt de predicats combinats amb les connectives lògiques AND, OR i NOT.

Els predicats utilitzats que permeten comparar columnes són:

- predicats de **comparació**: =, <>, >, <, >=, <=.
- predicat LIKE: per a comparar una tira de caracters amb un patró.
- predicat BETWEEN: per a comprovar si un escalar està en un rang.
- predicat IN: per a comprovar si el valor està dintre d'un conjunt.
- predicat IS NULL: per a comprovar si el valor és nul.

WHERE condició

Predicats de comparació: =, <>, >, <, >=, <=.

EXEMPLE: Obtingueu el nom de tots els ciclistes de l'equip 'Banesto' que tinguen 27 anys.

SELECT nombre FROM Ciclista WHERE nomeq= 'Banesto' AND edad = 27;

WHERE condició

Predicats de comparació: =, <>, >, <, >=, <=.

• Cada costat d'un predicat de comparació ha de ser una única expressió del mateix tipus que la de l'altre costat.

E₁ predicat_comparació E₂

el tipus de dades de E₁ ha de ser igual al de E₂

WHERE condició

EXEMPLE : Obtingueu el nom dels ciclistes on l'edat no està entre 20 i 30 anys.

SELECT nombre FROM Ciclista WHERE edad NOT BETWEEN 20 AND 30;

(*) El predicat between és equivalent a una condició amb comparacions de la sigüent forma: exp BETWEEN exp1 AND $exp2 \equiv (exp >= exp1)$ AND (exp <= exp2)

WHERE condició

EXEMPLE : Obtingueu el número de les etapes on el nom de la ciudad d'arribada tinga per segona lletra una "O" o on el nom de la ciutat d'eixida porte dues o més 'A's.

SELECT netapa FROM Etapa WHERE llegada LIKE '_O%' OR salida LIKE '%A%A%';

WHERE condició

MÉS EXEMPLES DE COMPARACIONS

Ús de LIKE en casos especials (si la cadena a buscar conté un carácter 'comodí')

EXEMPLE: Obtingueu el nom i l'edat dels ciclistes que pertanyen a equips on el nom continga la cadena "100%".

SELECT nombre, edad FROM Ciclista WHERE nomeq LIKE '%100\%%' ESCAPE '\'

WHERE condició

```
EXEMPLE: Obtingueu el nom dels ports de 1<sup>a</sup>, 2<sup>a</sup> o 3<sup>a</sup>
  categoria.
           SELECT nompuerto
            FROM Puerto
           WHERE categoría IN ( '1', '2', '3');
(*) També el predicat IN és equivalent a:
exp IN (exp1, exp2, ..., expn) = (exp=exp1) OR (exp=exp2) OR...OR (exp=expn)
 EXEMPLE: Obtingueu totes les dades d'aquells ciclistes dels
 quals es coneix la seua edat.
             SELECT *
             FROM Ciclista
             WHERE edad IS NOT NULL;
```

WHERE condició

COMPARACIÓ DE VALORS NULS

Les comparacions entre qualsevol valor i NULL s'avaluen a indefinit. EXEMPLE:

SELECT *

FROM Taula

WHERE atrib₁ > atrib₂

Si, p. ex., atrib1 = 50 i atrib2 fora nul, el resultat de la comparació seria indefinit; la fila no se seleccionaria.

Exemple de consulta incorrecta

SELECT nomeq

FROM Equipo

WHERE director = pull director IS NULL

WHERE condició

```
Operadors aritmètics: + (suma), – (diferència), * (producte), / (divisió), etc.
```

podem trobar-los en condicions i en expressions

EXEMPLE : Obtingueu dels mallots el tipus i el premi en dòlars (suposem que estiga en euros) (\$1 = 0,75 €) d'aquells mallots on el premi supere els 100 dòlars.

SELECT tipo, premio/0,75 FROM Maillot WHERE premio/0,75 > 100;

UD2.1 El llenguatge SQL: consultes i actualització (DML)

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- Consultes simples sobre varies taules
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
- 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
- 6 Operadors conjuntistes
- 7 Operador JOIN
- 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
- 9 Instrucció INSERT
- 10 Instrucció DELETE
- 11 Instrucció UPDATE

SINTAXI

```
SELECT [ALL | DISTINCT] {expressió_1, expressió_2,..., expressió_n|*} FROM taula_1, taula_2..., taula_n d'on s'obté la informació buscada [WHERE condició] [ORDER BY columna_1, columna_2,..., columna_n]
```

CLAUS ALIENES EN CONSULTES DE VARIAS TAULES

La consulta de varies taules correspon al producte cartesià. ¡És important recordar-ho!

Si no es seleccionen bé les condicions, el nombre de files resultants pot ser molt gran.

El més frequent és una igualtat entre la clau aliena i la clau de la taula a la qual es fa referència (encara que no sempre es així).

Consultes varies taules: producte cartesià

R

<u>A</u>	В	C
a1	b1	c1
a2	b2	c2
a3	b3	NULL

S

CI	D	E
c1	b1	c1
c2	b2	c2
c3	b3	NULL

R.A	R.B	R.C	S.C	S.D	S.E
a1	b1	c1	c1	b1	c1
a1	b1	c1	c2	b2	c2
a1	b1	c1	c3	b3	NULL
a2	b2	c2	c1	b1	c1
a2	b2	c2	c2	b2	c2
a2	b2	c2	c3	b3	NULL
a3	b3	NULL	c1	b1	c1
a3	b3	NULL	c2	b2	c2
а3	b3	NULL	c3	b3	NULL

SELECT * FROM R,S

Consultes varies taules: concatenació

R	CA:{C	} → S
		,

<u>A</u>	В	С
a1	b1	c1
a2	b2	c2
а3	b3	NULL



<u>C</u>	D	E
с1	b1	c1
c2	b2	c2
с3	b3	NULL

R.A	R.B	R.C	S.C	S.D	S.E
a1	b1	c1	c1	b1	c1
a1	b1	c1	c2	b2	c2
a1	b1	c1	с3	b3	NULL
a2	b2	c2	c1	b1	c1
a2	b2	c2	c2	b2	c2
a2	b2	c2	c3	b3	NULL
а3	b3	NULL	c1	b1	c1
a3	b3	NULL	c2	b2	c2
a3	b3	NULL	c3	63	NULL

SELECT * FROM R,S

WHERE R.C=S.C



Si la informació que es desitja obtenir està emmagatzemada en varies taules, la consulta ha d'incloure eixes taules en la clàusula FROM.

EXEMPLE: Obtingueu parells de números d'etapes i noms de ports guanyats pel mateix ciclista.

SELECT Etapa.netapa, nompuerto

FROM Etapa, Puerto

WHERE Etapa.dorsal = Puerto.dorsal;

La columna dorsal de Etapa i Puerto ha de qualificar-se amb el nom de la taula; si no, és ambigua.

Sintaxi: [taula | variable_recorregut].columna

CLAUS ALIENES EN CONSULTES DE VARIAS TAULES

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ciclistes pertanyents a l'equip dirigit per 'Alvaro Pino'.

SELECT C.nombre FROM Ciclista C, Equipo E WHERE C.nomeq = E.nomeq AND E.director = 'Alvaro Pino';

¡És molt important concatenar pels atributs adequats!

Les variables de recorregut permeten donar un altre nom a una taula.

Sintaxis: FROM tabla [AS] variable_recorregut

CLAUS ALIENES EN CONSULTES DE VARIAS TAULES

EXEMPLE: Obtingueu parells nom de ciclista, número d'etapa, de tal forma que el ciclista hi haja guanyat eixa etapa. A més l'etapa ha de superar els 150 km. de recorregut.

SELECT C.nombre, E.netapa FROM Ciclista C, Etapa E WHERE C.dorsal = E.dorsal AND E.km > 150;

CLAUS ALIENES EN CONSULTES DE VARIAS TAULES

Obtenció de files repetides.

Al combinar varies taules, una mateixa fila d'una taula R pot aparèixer relacionada amb varies files d'altra taula S.

Si la consulta demana informació d'R, es poden obtenir files repetides, que en la majoria dels casos cal eliminar.

EXEMPLE: Número i longitud de les etapes amb ports

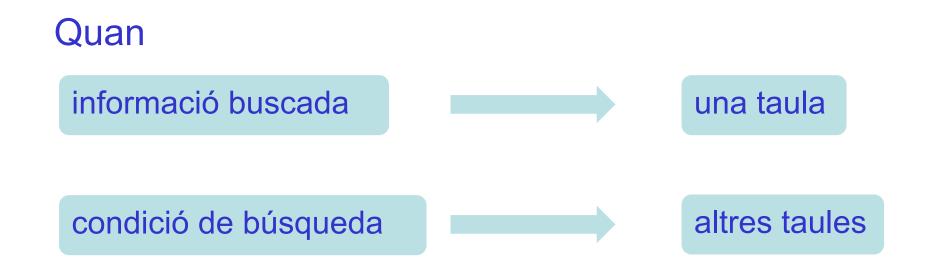
SELECT DISTINCT E.netapa, km FROM Etapa E, Puerto P WHERE E.netapa = P.netapa;

UD2.1 El llenguatge SQL: consultes i actualització (DML)

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- 3 Consultes simples sobre varies taules
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
 - 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
- 6 Operadors conjuntistes
- 7 Operador JOIN
- 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
- 9 Instrucció INSERT
- 10 Instrucció DELETE
- 11 Instrucció UPDATE

¿Què és una subconsulta?

Una subconsulta és una consulta tancada entre parèntesi, que s'inclou dintre d'altra consulta.



EN ALGUNS CASOS es poden utilitzar les

subconsultes

EXEMPLE: Obtingueu número i longitud de les etapes que tenen ports de muntanya.

Utilitzant igualtats:

SELECT DISTINCT E.netapa, km FROM Etapa E, Puerto P WHERE E.netapa = P.netapa

Utilitzant subconsultes:

SELECT netapa, km FROM Etapa WHERE netapa IN

(SELECT netapa FROM Puerto)

Consulta principal

Subconsulta que torna números d'etapes

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ciclistes els quals pertanyen a l'equip dirigit per 'Álvaro Pino'

Utilitzant igualtats:

SELECT C.nombre

FROM Ciclista C, Equipo E

WHERE C.nomeq = E.nomeq AND E.director = 'Álvaro Pino';

Utilitzant subconsultes:

SELECT C.nombre FROM Ciclista C
WHERE C.nomeq = (SELECT E.nomeq FROM Equipo E
WHERE E.director = 'Alvaro Pino');

Açò és possible perquè la informació que es requereix, nom del ciclista, no està en la taula de la subconsulta (Equipo)

i perquè la subconsulta torna un únic valor

Les subconsultes poden aparèixer en les condicions de recerca, com arguments d'alguns predicats, tant de la clàusula WHERE com de la HAVING

PREDICATS que poden portar com a arguments subconsultes són:

- predicats de comparació (=, <>, >, <, >=, <=)
- predicats de comparació quantificats (ANY i ALL): permeten comparar un valor amb un conjunt de valors
- IN: comprova si un valor *pertany* a una col·lecció donada mitjançant una subconsulta
- •EXISTS: equivalent al quantificador existencial, comprova si una subconsulta torna alguna fila

PREDICATS DE COMPARACIÓN (=, <>, >, <, >=, <=)

Cadascun dels dos costats d'un predicat de comparació ha de ser una única tupla formada pel mateix nombre de columnes:

(A1, A2, ..., An) predicat_comparació (B1, B2, ..., Bn)

Les subconsultes poden ser arguments, sempre que

- •tornen una única fila i
- •el nombre de columnes coincidisca en número i tipus amb l'altre costat del predicat de comparació

En cas que la subconsulta estiga buida, es converteix a una fila amb valors nuls en totes les columnes

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ports l'altura dels quals és major que la mitjana d'altura dels ports de 2a categoria.

- En quines taules està la informació?
 Puerto → FROM Puerto
- Quina condició han de complir les files resultants?
 altura > AVG(altura) dels Ports de segona categoria

És un valor - una fila

→ WHERE altura > (SELECT AVG(altura) FROM Puerto WHERE categoria = '2');

Compara cada valor d'altura amb el valor obtingut en AVG(altura)

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ports l'altura dels quals és major que la mitjana d'altura dels ports de 2a categoria.

- En quines taules està la informació?
 Puerto → FROM Puerto
- Quina condició han de complir les files resultants?
 WHERE altura > (SELECT AVG(altura) FROM Puerto WHERE categoria = '2');
 - 3. Quina informació volem visualitzar? nompuerto

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ports l'altura dels quals és major que la mitjana d'altura dels ports de 2a categoria .

```
SELECT nompuerto
 FROM Puerto
 WHERE altura > (SELECT AVG(altura)
                   FROM Puerto
                   WHERE categoría = '2');
INCORRECTE (error d'execució):
SELECT nompuerto
FROM Puerto
WHERE altura > AVO (SELECT altura
                    FROM Puerto
                    WHERE categoría = '2');
```

Què fa el següent exemple? És correcte?

```
SELECT nompuerto
FROM Puerto
WHERE altura > (SELECT altura
FROM Puerto
WHERE categoria = '2');
```

INCORRECTE (error d'execució):

No es pot fer la comparació si hi ha més d'un port de 2a categoria

Predicado IN

Comprova si un valor *pertany* a una col·lecció donada mitjançant una subconsulta. A la dreta de IN pot aparèixer més d'una fila

constructor_fila [NOT] IN (expressió_taula)

EXEMPLE: Obtingueu el número de les etapes guanyades per ciclistes d'edat superior als 30 anys

SELECT netapa
FROM Etapa
WHERE dorsal IN (SELECT dorsal FROM Ciclista
WHERE edad > 30);

SUBCONSULTAS ENCADENADAS

EXEMPLE: Obtingueu el número de les etapes guanyades per ciclistes que pertanyen a equips els directors dels quals tinguen un nom que comence per 'A'.

SELECT netapa FROM Etapa WHERE dorsal IN

(SELECT dorsal FROM Ciclista WHERE nomeq IN

(SELECT nomeq FROM Equipo WHERE director LIKE 'A%'));

Predicat EXISTS

EXISTS (expressió_taula)

El predicat EXISTS s'avalua a cert si l'expressió SELECT torna al menys una fila

L'expressió: WHERE EXISTS (SELECT * FROM ...)

equival a: WHERE 0 < (SELECT COUNT(*) FROM ...)

Predicado EXISTS

Altra solució amb IN

EXEMPLE: Obtingueu el nom d'aquells ciclistes que han dut un mallot d'un premi menor de 50000.

SELECT C.nombre FROM Ciclista C WHERE EXISTS (SELECT * FROM Llevar L, Maillot M WHERE L.codigo=M.codigo AND L.dorsal=Cdorsal AND M.premio<50000) Hi ha una referència des de la subconsulta a la taula C externa

52

Predicado EXISTS

EXEMPLE: Obtingueu el nom d'aquells ciclistes que han dut un mallot d'un premi menor de 50000.

```
SELECT nombre
FROM Ciclista C
WHERE dorsal IN (SELECT L.dorsal
FROM Maillot M, Llevar L
WHERE M.codigo = L.codigo
AND M.premio < 50000 );
```

En general, IN i EXISTS son intercanviables i es poden eliminar fent consultes a múltiples taules i igualant per claus alienes.

Predicado EXISTS

EXEMPLE: Obtingueu el nom d'aquells ciclistes que han dut un mallot d'un premi menor de 50000.

```
SELECT DISTINCT C.nombre
FROM Ciclista C, Llevar L
WHERE C.dorsal = L.dorsal AND
L.codigo IN (SELECT M.codigo
FROM Maillot M
WHERE M.premio < 50000 );
```

En general, IN i EXISTS son intercanviables i es poden eliminar fent consultes a múltiples taules i igualant per claus alienes.

EXEMPLE: Obtingueu el nom dels ciclistes que no han guanyat etapes.

SELECT nombre

FROM Ciclista C

WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Etapa E

WHERE E.dorsal = C.dorsal);

L'expressió: WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM ...)

equival a: WHERE 0 = (SELECT COUNT(*) FROM ...)

UD2.1 El llenguatge SQL: consultes i actualització (DML)

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- 3 Consultes simples sobre varies taules
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
 - 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
- 6 Operadors conjuntistes
- 7 Operador JOIN
- 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
- 9 Instrucció INSERT
- 10 Instrucció DELETE
- 11 Instrucció UPDATE

Predicado IN

Comprova si un valor *pertany* a una col·lecció donada mitjançant una subconsulta. A la dreta de IN pot aparèixer més d'una fila

constructor_fila [NOT] IN (expressió_taula)

Predicat EXISTS

EXISTS (expressió_taula)

El predicat EXISTS s'avalua a cert si l'expressió SELECT torna al menys una fila

L'expressió: WHERE EXISTS (SELECT * FROM ...)

equival a: WHERE 0 < (SELECT COUNT(*) FROM ...)

Predicat NOT EXISTS (expressio_taula)

```
L'expressió: WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM ...)
```

equival a: WHERE 0 = (SELECT COUNT(*) FROM ...)

Avaluació dels predicats amb subconsultes buides

PREDICAT	EVALUACIÓ
[expressió subconsulta] α [expressió subconsulta]	INDEFINIT
expressió IN (subconsulta)	FALS
EXISTS (subconsulta)	FALS

On α és un operador de comparació: =, <>, >, <, >=, <=.

Ús de EXISTS per a quantificació universal (NO HI HA EN SQL 92)

$$\forall X F(X) \equiv \neg \exists X \neg F(X)$$

EXEMPLE: Obtingueu el nom del ciclista el qual ha guanyat totes les etapes de més de 200 km.

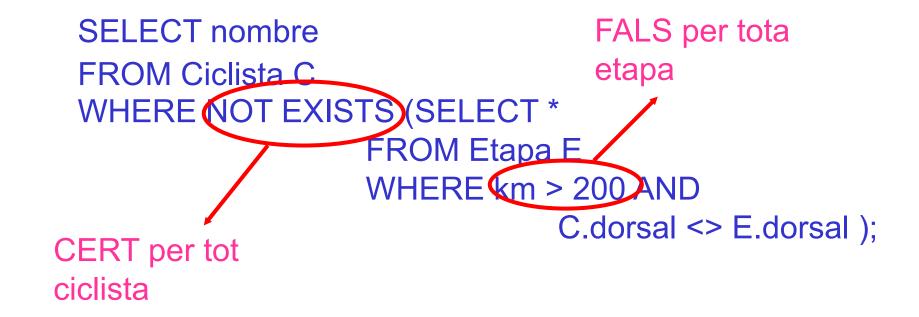
Per poder expressar aquesta consulta en SQL92 es converteix en:

"Obtingueu el nom del ciclista tal que no existisca una etapa de més de 200 km que ell no haja guanyat"

"Obtingueu el nom del ciclista tal que no existesca una etapa de més de 200 km que ell no l'haja guanyada" (que l'haja guanyada un altre)

```
SELECT nombre
FROM Ciclista C
WHERE NOT EXISTS
(SELECT *
FROM Etapa E
WHERE km > 200 AND C.dorsal <> E.dorsal );
```

I si no hi ha cap etapa de més de 200 km?



S'obtenen els noms de tots els ciclistes!!

EXEMPLE: Obtingueu el nom del ciclista que ha guanyat totes les etapes de més de 200 km

"Obtingueu el nom del ciclista tal que no existesca una etapa de més de 200 km que ell no l'haja guanyada" (que l'haja guanyada un altre)

```
SELECT nombre
FROM Ciclista C
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
FROM Etapa E
WHERE km > 200 AND
C.dorsal <> E.dorsal )

AND EXISTS (SELECT *
FROM Etapa E
WHERE km > 200);
```

```
SELECT e.nomeq
FROM equipo e
WHERE ( SELECT count(*)
         FROM ciclista c
         WHERE c.nomeq=e.nomeq )=
        (SELECT count(distinct c.dorsal)
        FROM llevar II, puerto p, ciclista c
        WHERE c.nomeg = e.nomeg AND
        (c.dorsal=II.dorsal OR p.dorsal=c.dorsal))
AND EXISTS( SELECT * FROM ciclista c
            WHERE c.nomeq=e.nomeq);
```

```
SELECT e.nomeq
FROM equipo e
WHERE ( SELECT count(*)
         FROM ciclista c
          WHERE c.nomeq=e.nomeq )=
       (SELECT count(*)
        FROM ciclista c
        WHERE EXISTS (SELECT * FROM llevar II
                        WHERE c.dorsal=II.dorsal)
               EXISTS (SELECT * FROM puerto p
                    WHERE p.dorsal=c.dorsal))
AND EXISTS( SELECT * FROM ciclista c
              WHERE c.nomeq=e.nomeq);
```

UD2.1 El llenguatge SQL: consultes i actualització (DML)

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- 3 Consultes simples sobre varies taules
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
- 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
 - 6 Operadors conjuntistes
 - 7 Operador JOIN
 - 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
 - 9 Instrucció INSERT
 - 10 Instrucció DELETE
 - 11 Instrucció UPDATE

Un grup es pot entendre com un conjunt de files amb el mateix valor en les columnes per les quals s'agrupa (les incloses a la clàusula GROUP BY)

EXEMPLE: Obtingueu el nom de cada equip i l'edat mitjana dels seus ciclistes.

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

	nomeq	edad
	Banesto	22
	Banesto	- 25
	Banesto	28
⇒	ONCE	25
	ONCE	30
	PDM	32
	Kelme	28
	Kelme	29

	nomeq	AVG(edad)
	Banesto	25
\Rightarrow	ONCE	27,5
Í	PDM	32
	Kelme	28,5

EXEMPLE: Obtingueu el nom de cada equip i l'edat mitjana dels seus ciclistes.

SELECT nomeq, AVG(edad) FROM Ciclista GROUP BY nomeq;

Nomeq	Edad	
Banesto	22	
ONCE	25	
PDM	32	←
Banesto	25	□ ←
Kelme	28	□ ←
ONCE	30	─
Keime	29	□ ←
Banesto	28	┛

Les funcions agregades en les consultes agrupades funcionen de forma diferent que en les consultes normals, tornen un únic valor per cada grup format

Nomeq	Edad	
Banesto	22	
Banesto	25	
Banesto	28	
ONCE	25	□ Una fila
ONCE	30	
PDM	32	per <u>Grup</u>
Kelme	29	
Kelme	28	

Aleshores, per a

SELECT nomeq, AVG(edad) FROM Ciclista GROUP BY nomeq;

El resultat és:

Nomeq	Edad
Banesto	25
ONCE	27,5
PDM	32
Kelme	28,5

EXEMPLE INCORRECTE

SELECT nomeq, nombre, AVG(edad) FROM Ciclista GROUP BY nomeq;

La regla sintàctica que apliquen els sistemes relacionals per assegurar el correcte funcionament de les consultes agrupades és la següent: "en la selecció d'una consulta agrupada, sols poden aparèixer

- •referències a columnes per les quals s'agrupa,
- referències a funcions agregades o
- ·constants"

GROUP BY I WHERE

Si s'inclou la clàusula WHERE, la seua aplicació és prèvia a l'agrupament

- 4 SELECT nomeq, AVG(edad)
- 1 FROM Ciclista
- 2 WHERE edad > 25
- 3 GROUP BY nomeq;

GROUP I WHERE

En les consultes agrupades es poden niar les funcions agregades

SELECT MAX(AVG(edad)) FROM Ciclista GROUP BY nomeq

GROUP BY, WHERE I HAVING

La clàusula HAVING sols pot anar en consultes agrupades i és similar a WHERE, però en un ordre diferent:

- 1r) Condició WHERE (s'usa per a les files)
- 2n) Agrupament i càlcul de valors agregats
- 3r) Condició HAVING (s'usa per als grups)

En la clàusula HAVING sols poden aparèixer directament referències a columnes per les quals s'agrupa, funcions agregades i constants

> SELECT nomeq, avg(edad) FROM ciclista GROUP BY nomeq HAVING avg(edad)>30 and nomeq like 'B%'

EXEMPLE: Obtingueu el nom de cada equip i l'edat mitjana dels seus ciclistes amb més de 25 anys, d'aquells equips amb més de 3 corredors majors de 25 anys

SELECT nomeq, AVG(edad)

FROM Ciclista C

WHERE edad > 25

GROUP BY nomeq HAVING COUNT(dorsal) > 3;

EXEMPLE: Obtingueu el nom del ciclista i el nombre de ports que ha guanyat, sent la mitjana de la pendent d'aquests superior a 10

```
SELECT C.nombre, COUNT(P.nompuerto)
FROM Ciclista C, Puerto P
WHERE C.dorsal = P.dorsal
GROUP BY <u>C.dorsal</u>, C.nombre /* Agrupar per CP */
HAVING AVG (P.pendiente) >10;
```

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- 3 Consultes simples sobre varies taulas
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
- 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
- Operadors conjuntistes
 - 7 Operador JOIN
 - 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
 - 9 Instrucció INSERT
 - 10 Instrucció DELETE
 - 11 Instrucció UPDATE

Existeixen vàries formes de combinar dues taules en SQL:

- Incloure vàries taules en la clàusula FROM
- Ús de subconsultes en les condicions de les clàusules WHERE o HAVING
- Combinacions conjuntistes de taules utilitzant operadors de la teoria de conjunts per a combinar les taules
- Concatenacions de taules: utilitzant diferents variants de l'operador concatenació de l'Àlgebra Relacional

Corresponen als operadors unió, diferència i intersecció de l'Àlgebra Relacional

UNION EXCEPT INTERSECT

Permeten combinar taules que tinguen esquemes compatibles

UNION

expressió_taula UNION [ALL] terme_taula

- •Realitza la unió de les files de les taules que provenen de les dues expressions
- •Es permetran duplicats o no en funció de la utilització ALL

EXEMPLE: Obtingueu el nom dels ciclistes que han dut un mallot o han guanyat un port o una etapa.

SELECT nombre FROM Ciclista
WHERE dorsal IN
(SELECT dorsal FROM Llevar
UNION
SELECT dorsal FROM Puerto
UNION
SELECT dorsal FROM Etapa)

EXEMPLE: Obtingueu el nom de tot el personal de la volta

(SELECT nombre FROM Ciclista)

UNION

(SELECT director FROM Equipo)

EXEMPLE: Obtingueu el nom de tots els equips indicant-hi quants ciclistes en té cadascun.

(SELECT nomeq, count(*) FROM Ciclista GROUP BY nomeq)

UNION

(SELECT nomeq, 0 FROM Equipo WHERE nomeq NOT IN (SELECT nomeq FROM Ciclista));

expressió_taula INTERSECT terme_taula

Realitza la intersecció de les files de les taules que provenen de les dues expressions

EXEMPLE: Obtingueu els noms de les persones que són tant ciclistes com directors d'equip

(SELECT nombre FROM Ciclista)
INTERSECT
(SELECT director FROM Equipo)

expressió_taula EXCEPT terme_taula

(MINUS en Oracle10)

Realitzeu la diferència de les files de les taules provinents de les dues expressions

EXEMPLE: Obtingueu els noms que apareixen en la taula de ciclistes i no en la de directors

(SELECT nombre FROM Ciclista)

MINUS

(SELECT director FROM Equipo)

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- 3 Consultes simples sobre varies taulas
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
- 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
- 6 Operadors conjuntistes
- 7 Operador JOIN
 - 8 Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
 - 9 Instrucció INSERT
 - 10 Instrucció DELETE
 - 11 Instrucció UPDATE

Existeixen vàries formes de combinar dues taules en SQL:

- Incloure vàries taules en la clàusula FROM
- Ús de subconsultes en les condicions de les clàusules WHERE o HAVING
- Combinacions conjuntistes de taules: utilitzant operadors de la teoria de conjunts per a combinar les taules
- Concatenacions de taules: utilitzant diferents variants de l'operador concatenació de l'Àlgebra Relacional

CONCATENACIONS DE TAULES

Corresponen a variants de l'operador concatenació de l'Álgebra Relacional.

- Producte cartesià
- Concatenació interna
- Concatenació externa

Producte cartesià (CROSS JOIN)

Concatenació interna

referencia_taula [NATURAL] [INNER] JOIN referencia_taula [ON condició | USING (columna₁, columna₂,..., columna_n)]

Concatenació externa

referencia_taula [NATURAL] {LEFT |RIGHT|FULL} [OUTER] JOIN referencia_taula [ON condició | USING (columna₁, columna₂,..., columna_n)]

PRODUCTE CARTESIÀ

(CROSS JOIN)

SELECT*

FROM referència_taula1 CROSS JOIN referència_taula2



SELECT*

FROM referència_taula1, referència_taula2

CONCATENACIÓ INTERNA

referencia_taula [NATURAL] [INNER] JOIN referencia_taula [ON expressió_condicional | USING (comalista_columna)]

SELECT *
FROM taula1 JOIN taula2 ON
expressió_condicional

SELECT *
FROM taula1, taula2
WHERE expressió_condicional

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ciclistes que pertanyen a l'equip dirigit per 'Alvaro Pino'.

SELECT nombre FROM Ciclista C, Equipo E WHERE C.nomeq = E.nomeq AND director = 'Alvaro Pino';

SELECT nombre
FROM Ciclista NATURAL JOIN Equipo
WHERE director = 'Alvaro Pino';

referencia_taula [NATURAL] [INNER] JOIN referencia_taula

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ports, el nombre de l'etapa en la qual estan i la longitut de l'etapa, per als ports d'altura superior a 800.

SELECT nompuerto, netapa, km FROM Puerto JOIN Etapa USING (netapa) WHERE altura>800

SERIA INCORRECTE:

SELECT nompuerto, netapa, km FROM Puerto NATURAL JOIN Etapa WHERE P.altura>800 (concatenaria també per **dorsal**)

referència_tabua [natural] [INNER] JOIN referència_taula USING (columna₁, columna₂,..., columna_n)

EXEMPLE: Obtingueu els noms dels ports i el número de l'etapa en la qual es troben, si l'etapa anterior té més de 200 km.

SELECT P.nompuerto, P.netapa FROM Puerto P JOIN Etapa E ON P.netapa= E.netapa+1 WHERE E.km>200

referència_taula [natural] [INNER] JOIN referencia_taula ON condició

CONCATENACIÓN EXTERNA

referència_taula [natural] {LEFT | RIGHT | FULL} [OUTER] JOIN referència_taula [ON condició| USING (columna₁, columna₂,..., columna_n)]

taula1 LEFT JOIN taula2 ON expressió_condicional

(Concatenació interna de *taula1* i *taula2*)
UNION

(tuples de la *taula1* que no estan en la concatenació interna amb valors nuls en la resta de columnes)

FULL, es mostren les tuples no concatenades de taula1 i taula2

CONCATENACIÓ EXTERNA

EXEMPLE: Obtingueu per a cada ciclista, el seu dorsal, el seu nom, el codi de cada mallot que ha dut i el número d'etapa en la qual l'ha dut.

SELECT C.dorsal, nombre, codigo, netapa FROM Ciclista C LEFT JOIN Llevar L ON C.dorsal = L.dorsal

referència_taula [natural]
{LEFT | RIGHT | FULL} [OUTER] JOIN referencia_tabla
ON condición

EXEMPLE: Obtingueu el nom de tots els ciclistes i la quantitat d'etapes que ha guanyat cadascun.

SELECT nombre, COUNT(netapa)
FROM Ciclista NATURAL LEFT JOIN Etapa
GROUP BY dorsal, nombre

- Introducció a SQL
- 2 Consultes senzilles sobre una taula.
- 3 Consultes simples sobre varies taulas
- 4 Consultes complexes: Subconsultes
- 5 Consultes complexes: Agrupació (GROUP BY)
- 6 Operadors conjuntistes
- 7 Operador JOIN
- Llenguatge de Manipulació de Dades (DML)
- 9 Instrucció INSERT
- →10 Instrucció DELETE
- 11 Instrucció UPDATE

ACTUALIZACIÓ DE LA BASE DE DADES

Les instruccions que modifiquen les dades sols poden aplicar-se a una taula cada vegada.

- INSERT (per a la inserció de tuples senceres)
- DELETE (per a l'esborrament de tuples senceres)
- UPDATE (per a la modificació d'un o més atributs en una o més tuples)

INTRODUCCIÓ D'INFORMACIÓ

Sintaxi de l'operació INSERT

INSERT INTO taula $[(columna_1, columna_2, ..., columna_n)]$

{DEFAULT VALUES | VALUES($atom_1$, $atom_2$,..., $atom_n$) | expressió_taula}

Si no s'inclou la llista de columnes s'hauran de donar valors a tots els atributs de *taula*.

- Si s'inclou l'opció DEFAULT VALUES s'inserirà una única fila en la taula amb els valors per defecte apropiats en cada columna (segons la definició de *taula*).
- En l'opció VALUES(àtom₁, àtom₂,..., àtom_n), un àtom és una expressió escalar del tipus de dades apropiat (text, enter, etc...)
- Amb l'opció expressió_taula, s'inseriran les files resultants de l'execució de l'expressió SELECT.

INTRODUCCIÓ D'INFORMACIÓ:

INSTRUCCIÓ INSERT

EXEMPLE d'inserció d'una tupla completa:

Afegir un ciclista de dorsal 101, nom 'Joan Peris', de l'equip 'Kelme', i de 27 anys.

INSERT INTO Ciclista VALUES (101, 'Joan Peris', 27, 'Kelme');

```
INSERT INTO taula [(columna_1, columna_2, ..., columna_n)] {DEFAULT VALUES | VALUES (atom_1, atom_2,..., atom_n) | expressió_taula}
```

INTRODUCCIÓ D'INFORMACIÓ:

INSTRUCCIÓ INSERT EXEMPLE d'inserció d'una tupla incompleta:

Afegir un ciclista de dorsal 101, nom 'Joan Peris', i de l'equip 'Kelme' (no sabem l'edat).

```
INSERT INTO Ciclista (dorsal, nombre, nomeq) VALUES (101, 'Joan Peris', 'Kelme');
```

```
INSERT INTO taula [(columna_1, columna_2, ..., columna_n)] {DEFAULT VALUES | VALUES (atom_1, atom_2,..., atom_n) | expressió_taula}
```

INTRODUCCIÓ D'INFORMACIÓ:

INSTRUCCIÓ INSERT

EXEMPLE d'inserció múltiple:

Afegir a la taua 'Ciclista_ganador', (amb el mateix esquema que Ciclista), la informació dels ciclistes que han guanyat alguna etapa.

INSERT INTO Ciclista_ganador
SELECT * FROM Ciclista
WHERE dorsal IN (SELECT dorsal FROM etapa)

```
INSERT INTO taula [(columna_1, columna_2, ..., columna_n)] {DEFAULT VALUES | VALUES (atom_1, atom_2,..., atom_n) | expressió_taula}
```

ELIMINACIÓ D'INFORMACIÓ:

INSTRUCCIÓ DELETE

EXEMPLE: Eliminar la informació del ciclista 'M. Indurain' ja que s'ha jubilat.

DELETE FROM Ciclista WHERE nombre = 'M. Indurain';

SINTAXI:

DELETE FROM tabla [WHERE expresión_condicional]

Si s'inclou la clàusula WHERE s'eliminaran aquelles tuples que fassen certa la condició; si no, s'eliminaran totes les tuples de la taula.

MODIFICACIÓ DE LA INFORMACIÓ: INSTRUCCIÓ UPDATE

EXEMPLE:

Incrementar un 10% els premis dels mallots.

UPDATE Maillot SET premio = premio * 1.10

SINTAXI:

UPDATE taula SET assignació $_{1,}$ assignació $_{2,...,}$ assignació $_{n}$ on una assignació és de la forma:

columna = {DEFAULT | NULL | expressió_escalar}

MODIFICACIÓ DE LA INFORMACIÓ:

INSTRUCCIÓ UPDATE

UPDATE taula SET assignació_{1,} assignació_{2,...,} assignació_n [WHERE *expressió_condicional*]

Si s'inclou la clàusula WHERE sols s'aplicarà a les files que fassen certa la condició.

EXEMPLE:

Els ciclistes del Kelme es canvien tots a l'equip *K10* de nova creació.

UPDATE Ciclista SET nomeq = 'K10' WHERE nomeq='Kelme'

INSTRUCCIONS DE CONTROL DE TRANSACCIONS

INICI DE TRANSACCIÓ: sense instrucció, és implícit en cada sessió i quan acaba altra transacció.

FI DE TRANSACCIÓ: hi ha dues instruccions possibles

- COMMIT: indica el fi d'una transacció que es desitja confirmar.
- ROLLBACK: indica el fi d'una transacció que es descarta.

INSTRUCCIONS DE CONTROL DE TRANSACCIONS

Exemple:

```
UPDATE Equipo SET nombre = '¿BanQué?'
WHERE nomeq = 'Banesto';
UPDATE Ciclista SET nomeq = '¿BanQué?'
WHERE nomeq = 'Banesto';
COMMIT;
```

Nota: Perquè aquesta transacció s'execute, cal indicar al SGBD que no comprove la integritat referèncial fins després del COMMIT.

INSTRUCCIONS DE CONTROL DE TRANSACCIONS

```
Exemple:
```

```
COMMIT;

SET CONSTRAINT ca_ciclista DEFERRED;

UPDATE Equipo SET nomeq = '¿BanQué?'

WHERE nomeq = 'Banesto';

UPDATE Ciclista SET nomeq = '¿BanQué?'

WHERE nomeq = 'Banesto';

COMMIT;
```

Nota: Perquè aquesta transacció s'execute, cal indicar al SGBD que no comprove la integritat referèncial fins després del COMMIT.