Facultad de Ingeniería



Lenguaje de consulta de datos

Tema VII

Semestre 2025-1



Objetivo



El alumno comprenderá los conceptos teóricos y prácticos que le permitan realizar el acceso y consulta de datos a través del uso de sentencias del lenguaje SQL, así como las diferentes estrategias de acceso a datos.



Select



La sentencia select nos permite obtener información de una tabla.



Select



SELECT (col1, col2, ...) | *
FROM nombre_Tabla nt
[CONDICIONES|AGREGADOS|
ORDENAMIENTO ...]



Select



Consideraciones

- Permisos en la(s) tablas
- Podemos hacer tan compleja la obtención de información como sea necesario





- LiteralesSELECT 'Fernando';
- ExpresionesSELECT 5*4;
- Alias
 SELECT columna AS alias FROM tabla;

Tablas de apoyo



Algunos DBMS las emplean para complementar consultas

En postgres no es necesario



Select - Distinct



SELECT DISTINCT nombre AS nombre_unico FROM cliente;



Select - Order



SELECT DISTINCT nombre AS nombre_unico FROM cliente ORDER BY nombre;



Definición



El álgebra relacional define una serie de operaciones que podemos aplicar a una o más relaciones



Definición



Dos tipos:

- Unarias
- Binarias



Proyección



Nos permite remover atributos que no es de nuestro interés visualizar.

$$\pi_{nombres-atributos}(R)$$



Proyección



Empleado

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

Mostrar sólo el sueldo y nombre

Proyección



Empleado SELECT sueldo, nombre

FROM empleado; $\pi_{sueldo,nombre}(Empleado)$

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

Sueldo	Nombre
8000	Juan
12000	Fernando
10000	Lorena
8000	Francisco
13500	Jimena



Selección



Permite seleccionar registros que cumplen una determinada condición, que puede evaluarse con los operadores:

$$\sigma_{condiciones}(R)$$



Selección



Empleado

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

Datos de los empleados que trabajen en el departamento de computación y sueldo mayor a 9000

Selección



Empleado

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

R1 =

 $\sigma_{departamento='computacion'\ AND\ sueldo>9000}(Empleado)$

$$R = \pi_{nombre}(R1)$$

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
5236	Fernando	Computacion	12000
4356	Jimena	Computacion	13500

Operaciones binarias



SELECT *

FROM empleado

WHERE departamento = 'computacion' AND sueldo > 9000;



Operaciones binarias



Para que dos tablas sean compatibles, deben cumplir lo siguiente:

- 1. Deben ser del mismo grado
- 2. Los atributos deben tener el mismo nombre en ambas relaciones
- 3. El i-ésimo atributo de la primer relación debe ser del mismo dominio del i-ésimo atributo de la segunda relación, para toda i





Permite obtener una nueva relación, compuesta por todos los registros de la primera y segunda relación

 $R1 \cup R2$





Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

¿Empleado U Gerente?





Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

Empleado U Gerente

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24
Laura	29
Xavier	26





Empleado SELECT *

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

FROM EMPLEADO

UNION

SELECT nombre_Jefe AS nombre, edad

FROM GERENTE

Empleado U Gerente

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24
Laura	29
Xavier	26



Intersección



Permite obtener los registros que se encuentran en ambas relaciones

 $R1 \cap R2$



Intersección



Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

¿Empleado Gerente?

Intersección



Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26



nombre	edad
Francisco	22



Diferencia



Permite obtener los registros que se encuentran sólo en la primera relación

R1-R2



Diferencia



Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

¿Empleado — Gerente?



Diferencia



Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

Empleado — Gerente

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Jimena	24





Genera las combinaciones entre los registros de ambas relaciones

R1 X R2

como resultado una nueva relación de grado n + m y cardinalidad a*b

Producto cartesiano



R1

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26

R2

departamento	sueldo
Contabilidad	12000
Sistemas	13900
Marketing	10000

¿R1 X R2?



Producto cartesiano



R1

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26



departamento	sueldo
Contabilidad	12000
Sistemas	13900
Marketing	10000

Producto cartesiano



R1

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26



departamento	sueldo
Contabilidad	12000
Sistemas	13900
Marketing	10000

R1 X R2

nombre	edad	departamento	sueldo
Juan	25	Contabilidad	12000
Juan	25	Sistemas	13900
Juan	25	Marketing	10000
Fernando	26	Contabilidad	12000
Fernando	26	Sistemas	13900
Fernando	26	Marketing	10000



Join



Permite combinar registros de dos relaciones a través de una condición sobre los atributos

$$R1 \bowtie_{condicion} R2$$

$$\sigma_{condicion}(R1 \ X \ R2)$$



Join



R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

$$R1 \bowtie_{R1.dept_id=R2.dept_id} R2?$$

Join



R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

$$R1\bowtie_{R1.dept_id=R2.dept_id}R2$$

nombre	edad	R1.dept_id	R2.dept_id	departamento	sueldo
Juan	25	1	1	Contabilidad	12000
Fernando	26	2	2	Sistemas	13900
Lucia	27	1	1	Contabilidad	12000



Join



R1

Α	В	С
1	2	3
6	7	8
9	7	8

R2

 $\partial R1 \bowtie_{A < D} R2?$

Join



R1

Α	В	С
1	2	3
6	7	8
9	7	8

R2

В	С	D
2	3	4
2	3	5
7	8	10

 $R1\bowtie_{A< D} R2$

Α	R1.B	R1.C	R2.B	R2.C	D
1	2	3	2	3	4
1	2	3	2	3	5
1	2	3	7	8	10
6	7	8	7	8	10
9	7	8	7	8	10



Genera las combinaciones entre los atributos que se llaman igual en las dos relaciones

 $R1\bowtie R2$

¿Y si no hay?





R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

 $\geq R1 \bowtie R2?$





R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

$R1\bowtie R2$

nombre	edad	dept_id	departamento	sueldo
Juan	25	1	Contabilidad	12000
Fernando	26	2	Sistemas	13900
Lucia	25	1	Contabilidad	12000





R1

nombre	edad	emp_dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3





R1

nombre	edad	emp_dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

 $R1\bowtie R2$

nombre edad	emp_dept_id	dept_id	sueldo
-------------	-------------	---------	--------





R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Marketing	27	1
Sistemas	30	2

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3



R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Marketing	27	1
Sistemas	30	2

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

$R1\bowtie R2$

nombre	edad	dept_id	sueldo
Sistemas	30	2	13900





Partiendo de las siguientes relaciones:

cuenta(nombreSucursal,numCta,saldo) sucursal(nombreSucursal,ciudad,activos) cliente(nombreCliente,calle,ciudad) ctaCliente(nombreCliente,numCta) prestamo(nombreSucursal,numPrestamo,importe) prestatario(nombreCliente,numPrestamo)





- Generar el MER correspondiente
- Encontrar la información de todos los préstamos realizados en la sucursal "copilco"
- Determinar el nombre de los clientes que viven en Guanajuato



- Nombre de los clientes del banco que tienen una cuenta, un préstamo o ambas cosas
- Relación de clientes que tienen abierta una cuenta pero no tienen ninguna de préstamo
- Nombre de los clientes con préstamo mayor a 5000 pesos

Tarea 14



R1

Α	X	В	Y
7	2	6	11
3	4	9	15
10	7	2	4
1	12	2	11

R2

R1XR2 $R2 \bowtie R1$

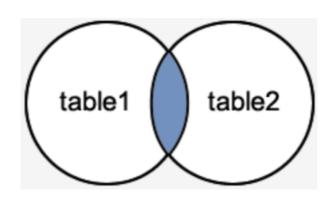
Tabla que incluya:

- atributos
- registros

$$R1 \bowtie_{((R1.A > R2.Z \text{ or } R1.A > = R2.W) \text{ and } R1.Y = R2.Y)} R2$$



Regresa todas las columnas de múltiples tablas donde se cumple la condición del join



inner

SELECT columns

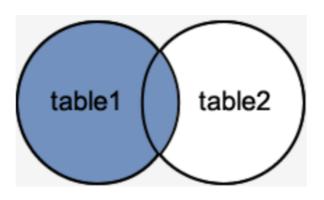
FROM table

INNER JOIN table2





Regresa los registros de la tabla del lado izquierdo y los registros del lado derecho que hagan match en la condición





SELECT columns

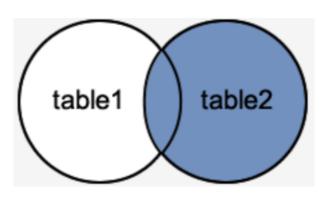
FROM table1

LEFT JOIN table2





Regresa los registros de la tabla del lado derecho y los registros del lado izquierdo que hagan match en la condición



right

SELECT columns

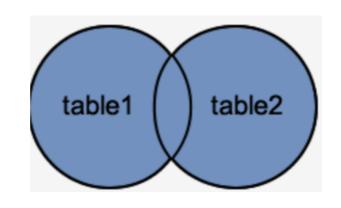
FROM table1

RIGHT JOIN table2





Regresa los registros de la tabla izquierda y los registros de la tabla derecha, asignando un valor nulo donde la condición no hace match





SELECT columns

FROM table1

FULL JOIN table2





Producto cartesiano entre dos tablas. No requiere

condición alguna.



SELECT columns
FROM table1,
CROSS JOIN table2;





Crea un join implícito basado en las columnas con el mismo nombre sobre las tablas que estamos operando.

natural

SELECT columns

FROM table1

NATURAL [INNER, LEFT, RIGHT] JOIN table2;





Sintaxis anterior

SELECT columns

FROM table1, table2

WHERE table1.column = table2.column;

SELECT columns

FROM table1, table2;





Sean las siguientes tablas, que contienen información de tesistas y asesores, respectivamente:

id_Alumno	nombre_Alumno	id_Asesor
1	Mauricio Barrientos	as-1
2	Mario Tabura	as-2
3	Luz Rueda	as-1
4	Jorge Santillan	
5	Gabriela Gaytan	as-3



Tabla asesores

numAsesor	nombre_Asesor
as-1	Jorge Campos
as-2	Laura Sandoval
as-3	Adolfo Millan
as-4	Fernando Arreola

¿Qué notan?





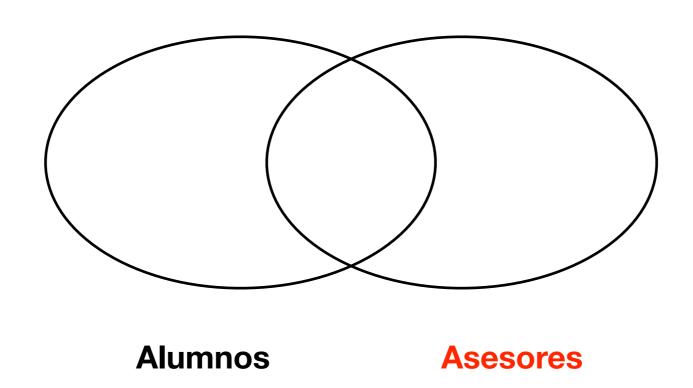
id_Alumno	nombre_Alumno	id_Asesor
1	Mauricio Barrientos	as-1
2	Mario Tabura	as-2
3	Luz Rueda	as-1
4	Jorge Santillan	
5	Gabriela Gaytan	as-3

numAsesor	nombre_Asesor
as-1	Jorge Campos
as-2	Laura Sandoval
as-3	Adolfo Millan
as-4	Fernando Arreola





Para una mejor claridad, las tablas podemos representarlas por medio de diagramas:







- Generar el MER correspondiente
- Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos asesores que ya cuentan con alumnos y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.





- Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor, así como los alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor. Interesa el nombre del alumno. Emplear joins.
- Se desea conocer aquellos asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor. Emplear

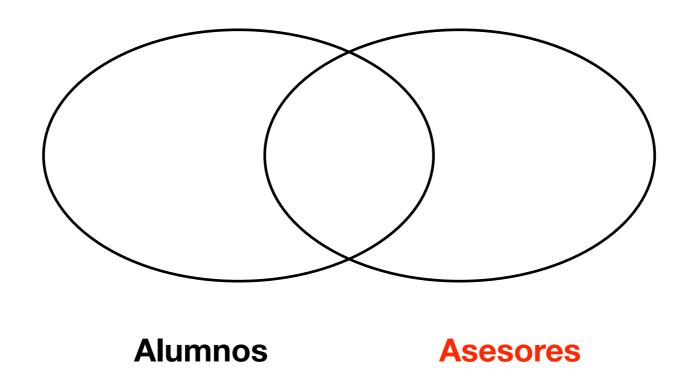


Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor. Interesa el nombre del asesor y del alumno.





Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.



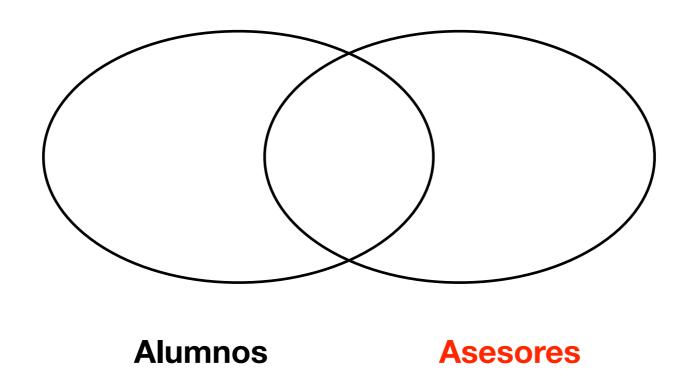


Se desea conocer aquellos asesores que ya cuentan con tesista y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.



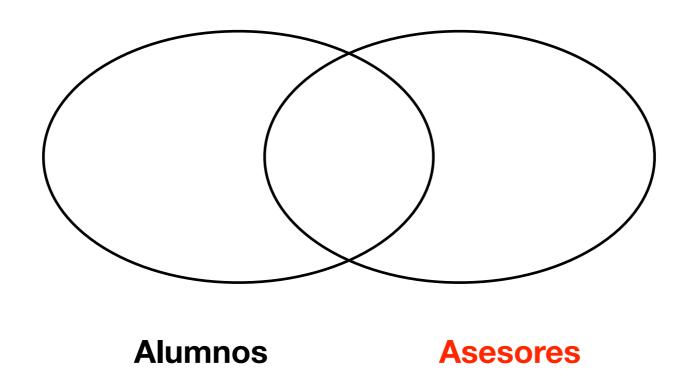


Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor, así como los alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.



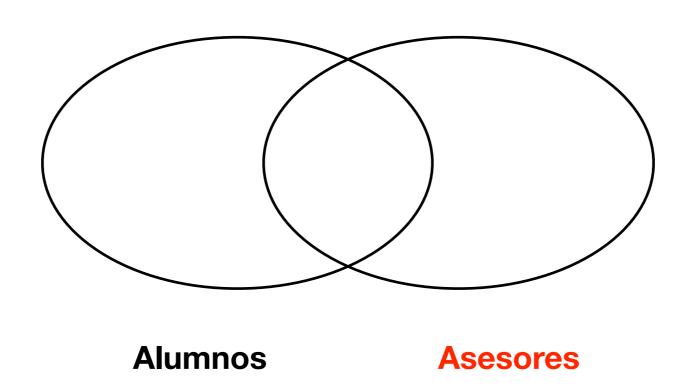


Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.





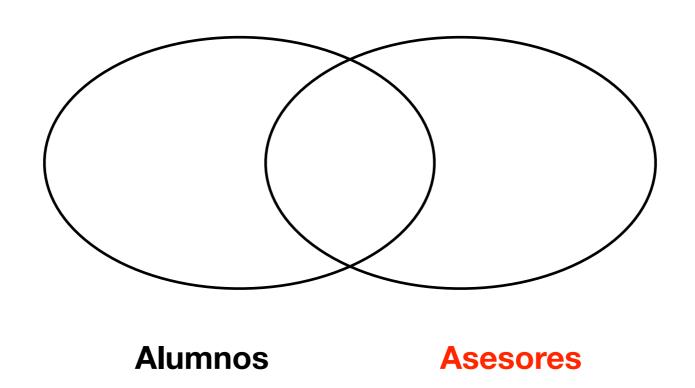
Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor. Interesa el nombre del alumno. Emplear joins.







Se desea conocer aquellos asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor. Emplear joins.





Operadores



+
*
aritméticos
/
%



Operadores



AND

OR NOT

lógicos



Operadores



lógicos

BETWEEN: TRUE si el operando se encuentra en el rango de comparación.

LIKE: TRUE si el operando cumple un patrón.

IN: TRUE si el operando es igual a algún valor dentro de una lista de expresiones.





Funciones especiales en las que la información de varios registros es agrupada para generar un único valor resultante.

- MIN
- MAX
- AVG
- SUM
- COUNT





GROUP BY: La cláusula GROUP BY se usa en colaboración con la instrucción SELECT para agrupar esas filas en una tabla que tiene datos idénticos. Esto se hace para eliminar la redundancia en la salida y / o los agregados de cómputo que se aplican a estos grupos.

La cláusula GROUP BY sigue la cláusula WHERE en una instrucción SELECT y precede a la cláusula ORDER BY.





HAVING: Cláusula que permite filtrar grupos de observaciones que no cumplan una condición dada.

Se emplea después de la cláusula GROUP BY.





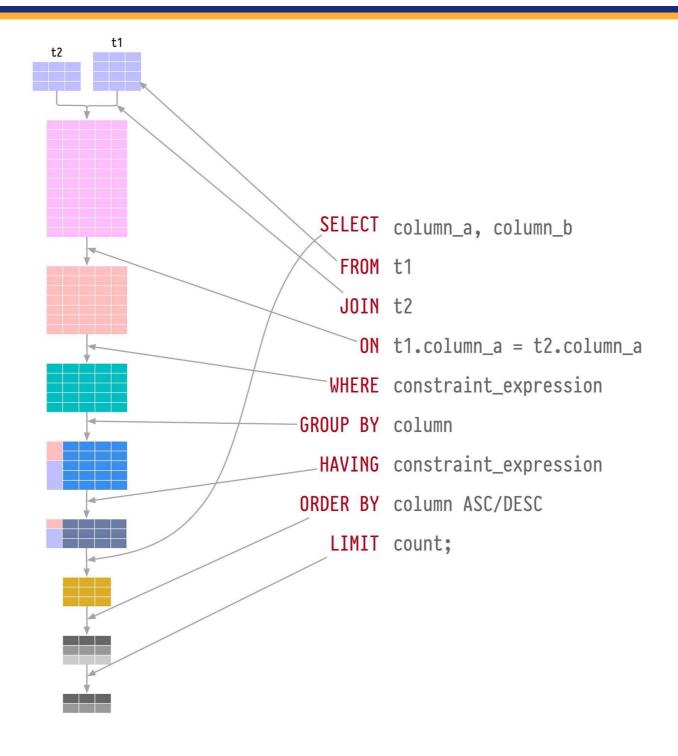
Having vs. Where

La diferencia radica en que having aplica a grupos de registros, mientras where aplica sobre registros individuales.



Resumen







Tarea 15



Subconsultas

Investigar:

- definición
- ¿dónde puedo usarlas y bajo qué condiciones?
- ejemplos



Es una sentencia SELECT que aparece en la definición de otra sentencia SELECT, a la que denominamos consulta principal.





En la cláusula SELECT:

Generalmente es para obtener la información agregada de algún dato dentro de una tabla

Restricción: La subconsulta no puede regresar más de un valor y un atributo





En la cláusula FROM:

Permite obtener una serie de filas y columnas, basadas en el resultado de la subconsulta, que podemos tratar como una tabla.





En un join:

Permite obtener una serie de filas y columnas, basadas en el resultado de la subconsulta, que podemos tratar como una tabla para emplearla como operando según sea el caso.





En la cláusula WHERE/HAVING:

La subconsulta fungirá como operando para la condición. Puede aplicarse de dos formas:

- Directamente
- Dentro de algún operador lógico (IN, ANY, ALL, EXISTS)



ALL: TRUE si todos los resultados de una subconsulta cumplen la condición.

ANY/SOME: TRUE si alguno de los resultados de una subconsulta cumplen la condición.

EXISTS: TRUE si la subconsulta regresa al menos, un registro.





ALL: TRUE si todos los resultados de una subconsulta cumplen la condición.

CONDICION 18 > ALL(5,7,11,17,14,21)

FALSE





ANY/SOME: TRUE si alguno de los resultados de una subconsulta cumplen la condición.





CONDICION 18 > ANY(19,33,23,21,17)

TRUE





EXISTS: TRUE si la subconsulta regresa al menos, un registro.





CONDICION EXIST (select nombre from alumno where nombre_Alumno = 'Juan')





Correlacionada:

La subconsulta hace referencia a valores de la consulta principal, por lo que el resultado de la consulta principal es un operando de la subconsulta



SELECT nombre, direccion, email, salario FROM empleado AS sq_principal WHERE salario > (SELECT AVG(salario) FROM EMPLEADO AS sq_secundaria WHERE depto_id = sq_principal.depto_id);





Buena práctica:

Uso de cláusula WITH. Resultados temporales.





```
WITH sq_1 AS (...),
[sq_n AS (...)]
SELECT ...
FROM ...
```

