

Universidad Nacional Autónoma de México FACULTAD DE CIENCIAS

FUNDAMENTOS DE BASES DE DATOS



LENGUAJE DE CONSULTA **ESTRUCTURADO** (SQL)

Gerardo Avilés Rosas

□ gar@ciencias.unam.mx

UN POCO DE HISTORIA



- En 1970 Codd propone el modelo relacional y asociado a éste, un sublenguaje de acceso a datos basado en álgebra y cálculo de relaciona.
- El Lenguaje de Consulta Estructurado (SQL) fue desarrollado por IBM (San Jose Research Laboratory) a principios de la década de los 70s.
- En 1974 se presenta en una conferencia de ACM. El lenguaje originalmente se llamaba SEQUEL (Structured English Query Language).
- La **primera implementación** de **SQL** fue proporcionada por **Oracle Corporation** (Relational Software Inc.).
- ANSI publica el primer estándar SQL (SQL-86) en 1986.



...UN POCO DE HISTORIA



- En su primera revisión (1989) el estándar brindaba soporte para modelo de datos orientado a objetos. Se agregaron expresiones regulares, consultas recursivas y disparadores.
 - Se permite que **métodos/funciones/procedimientos** puedan ser escritos en **SQL** o en otros lenguajes de programación: **C++**, **Java**.
- El estándar SQL ha sido actualizado cuatro veces más: SQL:92, SQL:2003, <u>SQL:2006</u> y SQL:2008, en las cuales se han ampliado el soporte orientado a objetos y se ha añadido y mejorado el soporte para XML
- Solo hasta 1996 los SMBD estuvieron obligados a presentar sus productos al NITS (National Institute for Standars and Technology).



¿QUÉ ES SQL?



- El Lenguaje de Consulta Estructurado (Structured Query Language) es un lenguaje declarativo de acceso a bases de datos relacionales que permite especificar diversos tipos de operaciones sobre éstas.
- Una de sus características principales es el manejo de álgebra y cálculo relacional que le permite realizar consultas con el fin de recuperar información de interés de una base de datos, así como hacer cambios sobre ella.



...¿QUÉ ES SQL?



- SQL es el lenguaje estándar para trabajo con BDR ya que permite la definición, acceso y control de datos.
- Está basado principalmente en el **Álgebra Relacional**, sus componentes son:
 - Lenguaje para definición de datos. Permite la definición de esquemas, borrado de relaciones, creación de índices y modificación de esquemas.
 - □ **Control.** Permite definir vistas, especificar derechos de acceso a relaciones y especificar restricciones de integridad.
 - Lenguaje para manipulación de datos. Instrucciones para insertar, borrar y modificar tuplas, así como para consultar tablas.
 - □ Control de transacciones. Permiten especificar los límites de una transacción, así como bloque explícito de datos para controlar la concurrencia.

...¿QUÉ ES SQL?



Uso directo, interactivo:

```
select numcta
from cuenta
where saldo > 10000;
```

Uso desde un programa de aplicación (JAVA, SAS):

CONSULTA DE DATOS



Para consultar una base de datos se usa la instrucción:

select
$$a_1, a_2, a_3, \dots, a_N$$

from $R_1, R_2, R_3, \dots, R_M$
where condición

- ☐ La cláusula *FROM* indica las **relaciones** que serán **consultadas**.
- La cláusula *WHERE* especifica la **condición** que **deben satisfacer las tuplas** para ser seleccionadas.
- La cláusula **SELECT** se utiliza para **describir los atributos** que se desea **formen parte** de la respuesta.
- ☐ Condición:
 - ❖ Operandos: Constantes y atributos de las relaciones mencionadas en la cláusula FROM.
 - ❖ Operadores: =, <>, >, <, <=, >=, AND, OR, NOT

COMPARACIÓN DE CADENAS



- Es posible comparar cadenas, aunque estas sean de diferente tipo (VARCHAR o CHAR). La comparación se hace usando el orden lexicográfico.
- La **búsqueda de patrones** implica usar el operador LIKE, una cadena y un patrón s LIKE p.
- Metacaracteres: % y _ (guión bajo):
 - \square % indica que p puede coincidir con cualquier subcadena en s.
 - \Box _ coincide con cualquier carácter en s.
- El valor de esta expresión es verdadero si y sólo si la cadena s, coincide con p.
- s NOT LIKE p es verdadera si y sólo si, la cadena s no coincide con el patrón p.
- A partir de la versión 7.4 de PostgreSQL, es posible utilizar la función REGEXP.
 - ☐ La **información completa** se encuentra en el siguiente vínculo:

https://www.postgresql.org/docs/current/functions-matching.html

FECHAS Y HORAS



Para **SQL** una **fecha constante** se representa por la palabra DATE seguida de **una fecha** entre **apóstrofes** en formato yyyy - mm - dd.

Ejemplo:
$$DATE$$
 '1810 $-$ 09 $-$ 15'

 Una hora constante es una cadena entre apóstrofes, en formato hh: mm: ss precedida de la palabra TIME.

Ejemplos: *TIME* '18: 15: 00' o bien *TIME* '10: 05: 10. 5'

Para combinar las fechas con las horas se utiliza la palabra TIMESTAMP.

Ejemplo: *TIMESTAMP* '1992 – 04 – 14 07: 50: 00'

 Para comparan estos tipos de datos se con los operadores de relación utilizados con cadenas y números.

PROYECCIÓN



 Para eliminar atributos de las tuplas elegidas, se puede hacer una proyección sobre algunos atributos.

```
select nombreSucursal
from prestamo;
```

Para asegurar que no haya duplicados se debe usar la palabra DISTINCT.

```
select distinct nombreSucursal
from prestamo;
```

Es posible cambiar de nombre a un atributo en la salida:

```
select distinct nombreSucursal as sucursal
from prestamo;
```

Formula en lugar de atributo:

```
select nombreSucursal, numprestamo, importe*100
from prestamo;
```

...PROYECCIÓN



Constantes:

```
select nombreSucursal,numprestamo,importe,'pesos'
from prestamo;
```

Operador de concatenación:

```
select concat('Sr.(a) ',nombreCliente) as cliente
from cliente;
```

```
select 'Sr.(a) ' || nombreCliente as cliente
from cliente;
```

Combinación de selección, proyección y búsqueda de cadenas:

```
select direction
from cliente
where regexp_like(direction,'.+[(NUM. )|(NO. )]239');
```

ORDENAR EL RESULTADO



- Para presentar el resultado en orden ascendente (ASC) o descendente (DESC) se debe agregar a
 la instrucción SELECT FROM WHERE la cláusula ORDER BY < lista de atributos >.
 - ☐ Ejemplo. Obtener una lista ordenada de los clientes que viven en HIDALGO:

```
select distinct nombreCliente
from cliente
where lower(estado) = 'hidalgo'
order by nombrecliente;
```

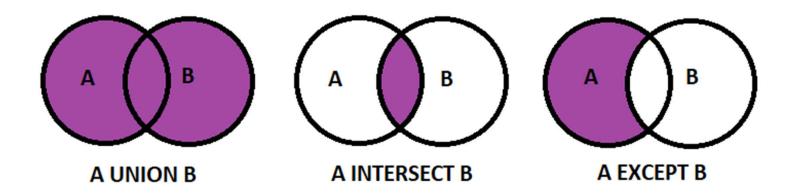
☐ Ejemplo. Ordenando de acuerdo a más de un atributo:

```
select *
from prestamo
order by nombreSucursal, importe desc;
```

OPERACIONES DE CONJUNTO



- SQL proporciona los operadores UNION, INTERSECT y EXCEPT para trabajar con relaciones compatibles, es decir que tengan el mismo conjunto de atributos y atributos en los mismos dominios.
- A diferencia del SELECT, las operaciones para manejo de conjuntos eliminan duplicados automáticamente.
- Para conservar los duplicados se debe utilizar UNION ALL, EXCEPT ALL o INTERSECT ALL según sea el caso.



FUNCIONES DE AGREGACIÓN



- Estos operadores toman una colección de valores y producen un único valor de salida. Los operadores de agregación son:
 - \square SUM, suma los valores en la columna indicada.
 - \square AVG, promedia los valores en la columna indicada.
 - \square MIN, el menor de los valores en la columna indicada.
 - \square MAX, el mayor de los valores en la columna indicada.
 - □ COUNT, la cantidad de los valores en la columna indicada.
 - Este operador también soporta el metacaracter *.
- Los dos primeros operadores trabajan sobre números, los otros pueden operar con tipos no numéricos.
- Estos valores se aplican típicamente en la columna SELECT o bien, en la cláusula HAVING.

AGRUPACIONES



- Con frecuencia se requiere agrupar las tuplas antes de aplicar un operador de agregación, esto se hace a través de la instrucción: GROUP BY atributos.
- HAVING se utiliza para restringir las tuplas agrupadas. Su sintaxis es la palabra HAVING seguida de una condición acerca del grupo.
- Si hay WHERE, HAVING y GROUP BY:
 - ☐ Se aplica el predicado del *WHERE*.
 - □ Las tuplas seleccionadas se agrupan por *GROUP BY*.
 - □ Se aplica la cláusula *HAVING* a cada grupo.
 - Los grupos que no satisfagan esta cláusula se eliminan.
 - La cláusula **SELECT** utiliza los **grupos restantes** para generar las tuplas resultado de la consulta.

EXPRESIONES PARA JOIN: CROSS JOIN



- Estas expresiones pueden usarse como consultas como una alternativa a la instrucción SELECT –
 FROM WHERE o bien como subconsultas en cláusulas FROM.
- La forma más sencilla es el *Cross Join* o producto cartesiano (*RXS*):

$$R \times S \rightarrow R$$
 cross join S

R:	Α	В	С
	1	2	3
	6	7	8
	9	7	8

$R \times S$:	R.A	R.B	R.C	s.B	s.c	s.D
	1	2	3	2	3	4
	1	2	3	2	3	5
	1	2	3	7	8	10
	6	7	8	2	3	4
	6	7	8	2	3	5
	6	7	8	7	8	10
	9	7	8	2	3	4
	9	7	8	2	3	5
	۵	7	Ω	7	Ω	10

EXPRESIONES PARA JOIN: NATURAL JOIN



- Este tipo de JOIN se hace por coincidencia de atributos.
 - □ Debe existir al menos un atributo coincidente, ya que de lo contrario se efectuaría un CROSS JOIN.
 - □ Los atributos coincidentes se superponen.
- Este JOIN se realiza con todos los atributos coincidentes sin excepción.
 - ☐ En caso de que **no se desee considerar todos los atributos coincidentes**, se debe utilizar un **THETA JOIN**.

 $R \bowtie S \rightarrow R$ natural join S

R: A B C

1 2 3

6 7 8

9

7

S: B C D
2 3 4
2 3 5
7 8 10

select *
from R natural join S;

R ⋈ S:

Α	В	С	D
1	2	3	4
1	2	3	5
6	7	8	10
9	7	8	10

EXPRESIONES PARA JOIN: THETA JOIN



- Cuando en el SMBD no se tiene implementado el NATURALJOIN, se puede obtener el mismo resultado con un THETAJOIN.
- Cuando la condición de reunión es la igualdad en los atributos coincidentes, a este tipo de JOIN se le conoce como EQUI JOIN.
 - Los atributos coincidentes no se superponen, se mantiene el atributo de cada relación. Para evitar ambigüedades, se acompaña al nombre del atributo con el nombre de la tabla: TABLA. ATRIBUTO.

 $R \bowtie_{\theta} S \rightarrow R join S on condición_de_reunión$

S:	В	С	D
	2	3	4
	2	3	5
	7	8	10

$$R \bowtie_{R.B=S.B \land R.C=S.C} S$$
:

Α	R.B	R.C	s.B	s.c	D
1	2	3	2	3	4
1	2	3	2	3	5
6	7	8	7	8	10
9	7	8	7	8	10

select A,R.B as B,S.C as C,D
from R join S on R.B = S.B and R.C = S.C;

...EXPRESIONES PARA JOIN: THETA JOIN



- Una de las **ventajas** de este tipo de **JOIN**, es que la **condición puede ser cualquiera** (no necesariamente igualdad).
- Dado que este JOIN requiere especificar una condición, se puede aprovechar para colocar aquí, la condición que se debe evaluar en WHERE (si hubiera).

 $R \bowtie_{\theta} S \rightarrow R join S on condición_de_reunión$

R

R:	Α	В	С
	1	2	3
	6	7	8
	9	7	8

S:	В	С	D
	2	3	4
	2	3	5
	7	8	10

select A,R.B as B,S.C as C,D from R join S on A < D;</pre>

$\bowtie_{A < D} S$:	Α	R.B	R.C

Α	R.B	R.C	s.B	s.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

EXPRESIONES PARA JOIN: FULL JOIN



- Agrega al resultado cada tupla que no se une con ninguna y completa con nulos los otros atributos. Existen tres variedades: FULL JOIN, LEFT JOIN Y RIGHT JOIN.
 - ☐ También se puede utilizar en la versión de *JOIN EXTERNO*: *FULL OUTER JOIN*, *LEFT OUTER JOIN* Y *RIGHT OUTER JOIN*. Se puede utilizar con la versión *NATURAL JOIN* (si se tiene) o *THETA JOIN*.
- 1. Join (externo) completo (NATURAL JOIN)

$$R \bowtie S \rightarrow R$$
 natural full (outer) join S

R:	Α	В	С
	1	2	3
	6	7	18
	9	7	8

S:	В	С	D
	2	3	4
	2	3	5
	7	8	10
	2	5	15

R ™ S:	Α	В	С	D
	1	2	3	4
	1	2	3	5
	6	7	18	NULL
	9	7	8	10
	NULL	2	5	15

```
select *
from R natural full (outer) join S;
```

... EXPRESIONES PARA JOIN: FULL JOIN



2. Join (externo) completo (THETA JOIN)

 $R \bowtie_{\theta} S \rightarrow R \text{ full (outer) join S on condición_de_reunión}$

$$R \bowtie_{R.B=S.B \land R.C=S.C} S$$
:

Α	R.B	R.C	s.B	s.C	D
1	2	3	2	3	4
1	2	3	2	3	5
6	7	18	NULL	NULL	NULL
6	7	8	7	8	10
NULL	NULL	NULL	2	5	15

```
select A,R.B as B,S.C as C,D
from R full (outer) join S on R.B = S.B and R.C = S.C;
```

EXPRESIONES PARA JOIN: LEFT JOIN



3. Join (externo) por la izquierda (NATURAL JOIN)

$$R \bowtie S \rightarrow R$$
 natural left (outer) join S

```
select *
from R natural left (outer) join S;
```

...EXPRESIONES PARA JOIN: LEFT JOIN



4. Join (externo) por la izquierda (THETA JOIN)

 $R \bowtie_{\theta} S \rightarrow R \text{ left (outer) join S on condición_de_reunión}$

$$R \bowtie_{R.B=S.B \land R.C=S.C} S$$
:

Α	R.B	R.C	s.B	s.C	D
1	2	3	2	3	4
1	2	3	2	3	5
6	7	18	NULL	NULL	NULL
6	7	8	7	8	10

```
select A,R.B as B,S.C as C,D
from R left (outer) join S on R.B = S.B and R.C = S.C;
```

EXPRESIONES PARA JOIN: RIGHT JOIN



5. Join (externo) por la derecha (NATURAL JOIN)

$$R \bowtie S \rightarrow R$$
 natural right (outer) join S

R: A B C
1 2 3
6 7 18
9 7 8

R M S: A B C D

1 2 3 4

1 2 3 5

9 7 8 10

NULL 2 5 15

select *
from R natural right (outer) join S;

... EXPRESIONES PARA JOIN: RIGHT JOIN



6. Join (externo) por la derecha (THETA JOIN)

 $R \bowtie_{\theta} S \rightarrow R \text{ right (outer) join S on condición_de_reunión}$

$$R \bowtie_{R.B=S.B \land R.C=S.C} S$$
:

Α	R.B	R.C	s.B	s.C	D
1	2	3	2	3	4
1	2	3	2	3	5
6	7	8	7	8	10
NULL	NULL	NULL	2	5	15

SUBCONSULTAS



- Una subconsulta es una consulta que está incluida en otra.
- Formas de uso para las subconsultas son:
 - ☐ En consultas con **operadores de conjuntos**:

```
(select distinct nombreCliente from ctaCliente)
intersect
(select distinct nombreCliente from prestatario);
```

- En la cláusula *WHERE*, si regresa un valor escalar, para comparar contra algún otro valor.
- En la cláusula *WHERE*, si regresa una relación, para comparar contra un conjunto de valores (relación).
- ☐ En la cláusula *FROM*, si devuelve una relación, como la relación sobre la que realizará la consulta.

EXPRESIONES PARA GENERAR VALOR BOOLEANO



Sea *s* un **valor** o **una tupla**, los **operadores** que pueden **aplicarse al resultado de una subconsulta** y producir un resultado **booleano** son:

- **EXISTS** R, devuelve verdadero si y sólo si R no está vacía.
- \square s IN R, devuelve verdadero si y sólo si, s es igual a alguno de los valores de R.
- s > ALL R, devuelve verdadero si y sólo si s es mayor que todos los valores en la relación R (el signo de mayor puede sustituirse por cualquier operador de comparación). R es una relación unaria.
- s > ANY R, devuelve **verdadero** si y sólo si s es **mayor que al menos un valor** en la **relación** R (el **signo de mayor** puede **sustituirse por cualquier operador de comparación**). Se puede usar SOME como sinónimo.
- Los operadores pueden ser negados precediéndolos de la palabra NOT: NOTEXISTSR, NOTs > ALLR, NOTs > ANYR, s NOTINR.

SUBCONSULTAS COMO RELACIONES



- Está permitido usar una subconsulta en la cláusula FROM, en cuyo caso es necesario dar nombre a la relación resultante de la subconsulta y posiblemente renombrar los atributos.
 - □ **Ejemplo.** Para cada sucursal con saldo promedio superior a \$100,000 obtener el **nombre** y **saldo promedio**:

¡GRACIAS!



No estés muy orgulloso de haber comprendido estas notas. La habilidad para manejar la Conceptos de SQL es insignificante comparado con el poder de la Fuerza.

