

Universidad Nacional Autónoma de México Facultad de Ciencias Fundamentos de Bases de Datos

Structured Query Language

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 cálculo de predicados.
- 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.)





...Un poco de historia

- ANSI publica el primer estándar SQL (SQL-86) en 1986
- En su primera revisión (1989) el estándar brindaba soporte para modelo de datos orientado a objetos. Se agregaron expresiones regulares, consultas recursivas y triggers.
 - ✓ 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, SQL:2006 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 SABD estuvieron obligados a presentar sus productos al NITS (National Institute for Standars and Technology).





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.







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.



Uso directo, interactivo:

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

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

```
proc sql;
    create table lib.prueba as
    select *
    from bd.ctacliente natural join bd.prestatario;
quit;
```



Mi Banquito S.A. de C.V.

Tabla	Columnas
sucursal	(nombreSucursal, estado, activo)
cliente	(nombrecliente, direccion, estado)
cuenta	(nombreSucursal, numCta, saldo, fecha)
ctacliente	(nombreCliente, numCta)
prestamo	(nombreSucursal, numPrestamo, importe, fecha)
prestatario	(nombreCliente, numPrestamo)



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.



where condición

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 _:
 - √ % indica que p puede coincidir con cualquier subcadena en s.
 - ✓ _ 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**.



 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'

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



 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;
```



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 direccion
from cliente
where regexp_like(direccion,'.+[(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;
```

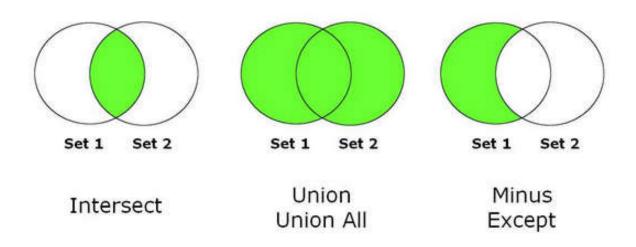
Ejemplo. Ordenando de acuerdo a más de un atributo:

```
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.
- 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.





Operadores de agregación

- Estos operadores toman una colección de valores y producen un único valor de salida. Los operadores de agregación son:
 - 1. SUM, suma los valores en la columna indicada
 - 2. AVG, promedia los valores en la columna indicada
 - 3. MIN, el menor de los valores en la columna indicada
 - 4. MAX, el mayor de los valores en la columna indicada
 - 5. COUNT, la cantidad de los valores en la columna indicada
- Los dos primeros operadores trabajan sobre números, los otros pueden operar con tipos no numéricos.
- Estos valores se aplican típicamente en la columna SELECT.



- 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.



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

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

- 2. 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).
- 4. En la cláusula **FROM**, si devuelve una relación, como la relación sobre la que realizará la consulta.



Generar valores booleanos

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

- 1. EXISTS R, devuelve verdadero si y sólo si R no está vacía
- 2. s IN R, devuelve verdadero si y sólo si, s es igual a alguno de los valores de R
- 3. 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.
- **4. 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: NOT EXISTS R, NOT s > ALL R, NOT s > ANY R, s NOT IN R.



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:



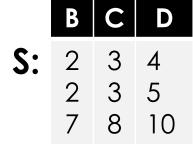
Expresiones para JOIN: Cross Join

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):

$$R \times S \rightarrow R \text{ cross join } S$$

R: 1 2 3 6 7 8 9 7 8



select R.*,S.*
from R cross join 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
9	7	8	7	8	10



Expresiones para JOIN: Theta Join

 $R \bowtie S \rightarrow R \text{ join } S \text{ on condición}$

R: 1 2 3 6 7 8 9 7 8

	В	C	D
S:	2	3	4
	2	3	5
	7	8	10

select R.*,S.* from R join S on A < D;</pre>

A	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: Join Natural

$$R \bowtie S \rightarrow$$

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

	A	В	C
R:	1	2	3
	6	7	8
	9	7	8

```
select *
from R natural join S;
```

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



Expresiones para JOIN: Join Externo

Agrega al resultado cada tupla que no se une con ninguna y completa con nulos los otros atributos. Existen tres variedades:

1. Join externo completo

$$R = \bowtie = S \rightarrow R$$
 natural full outer join S

	A	В	С
R:	1	2	3
	6	7	18
	9	7	8

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

A	В	С	D
1	2	3	4
1	2	3	5
6	7	18	NULL
9	7	8	10
NULL	2	5	15



...Expresiones para JOIN: Join Externo

2. Join externo por la izquierda

$$R = \bowtie S \rightarrow R$$
 natural left outer join S

	A	В	С
R:	1	2	3
	6	7	18
	9	7	8

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

A	В	С	D
1	2	3	4
1	2	3	5
6	7	18	NULL
9	7	8	10

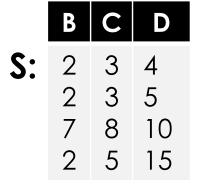


... Expresiones para JOIN: Join Externo

3. Join externo por la derecha

$$R \bowtie = S \rightarrow R$$
 natural right outer join S

	A	В	С
R:	1	2	3
	6	7	18
	9	7	8



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

A	В	С	D
1	2	3	4
1	2	3	5
9	7	8	10
NULL	2	5	15

En lugar de usar el **Join natural** puede especificarse cualquier condición:

- □ R FULL OUTER JOIN S ON condición
- ☐ R LEFT OUTER JOIN S ON condición
- □ R RIGHT OUTER JOIN S ON condición