

# Lenguaje SQL

Base de Datos

Mónica Caniupán  
mcaniupan@ubiobio.cl

Universidad del Bío-Bío

2024

# Lenguaje SQL

- **SQL: Structured Query Language**, originalmente diseñado por la IBM
- Standard ANSI/ISO SQL:1999
- SQL es el lenguaje más usado en los SGBD relacionales y tiene varias funcionalidades

# Funcionalidades del Lenguaje SQL

- **Lenguaje de manipulación de datos (LMD).** Este subconjunto del SQL sirve para realizar consultas, insertar, eliminar y modificar tuplas
- **Lenguaje de definición de datos (LDD).** Este subconjunto del SQL sirve para crear, eliminar y modificar las definiciones de tablas y *vistas*
- **Triggers y restricciones de integridad.** Permite que el SGBD ejecute acciones cuando cambios cumplen ciertas condiciones
- **SQL embebido y SQL dinámico.** Permite insertar/generar código SQL en un programa escrito en un lenguaje tal como: C, JAVA, etc.
- **Seguridad.** SQL provee mecanismos para controlar el acceso de usuarios a las tablas y vistas.

# Contenidos

- Consultas Básicas y Vistas
- Consultas Anidadas
- Operadores de Agregación
- Valores Nulos
- Reuniones Externas

# Sintaxis de Consultas en SQL

- La forma básica de una consulta SQL es la siguiente:

```
SELECT [DISTINCT] lista-selección  
FROM lista de tablas (vistas)  
WHERE condición
```

- Las cláusulas `SELECT` y `FROM` son obligatorias
- La cláusula `WHERE` es opcional

## Ejemplo: Consulta SQL

- Dada la relación ALUMNOS:

ALUMNOS		
ID	NOMBRE	EDAD
11	<i>pedro</i>	21
12	<i>luis</i>	22
13	<i>juan</i>	20

- La consulta “Encontrar los alumnos con edad mayor a 20 años” se expresa por:

```
SELECT ID, NOMBRE, EDAD
FROM ALUMNOS
WHERE EDAD > 20
```

```
SELECT *
FROM ALUMNOS
WHERE EDAD > 20
```

- La respuesta a la consulta es:

ID	NOMBRE	EDAD
11	<i>pedro</i>	21
12	<i>luis</i>	22

## Ejemplo: Consulta SQL

- Consideremos la siguiente instancia de la relación INS:

INS		
ID	IDC	NOTA
10	1	7
10	2	6.5
11	2	5
11	3	7

- Y la consulta:

```
SELECT ID  
FROM INS
```

- La respuesta a la consulta es:

ID
10
10
11
11

- Para evitar las tuplas repetidas usamos `DISTINCT` en la consulta

## Ejemplo: Consulta SQL

- Relación INS:

INS		
ID	IDC	NOTA
10	1	7
10	2	6.5
11	2	5
11	3	7

- La nueva consulta es:

```
SELECT DISTINCT ID  
FROM INS
```

- La respuesta a la consulta es:

ID
10
11



# Sintaxis de Consultas en SQL

- La *lista de tablas* en **FROM** es una lista de nombres de tablas (vistas)
  - El nombre de cada tabla puede ir seguido de una variable de rango (alias)
  - Los alias son útiles cuando la tabla aparece más de una vez en la consulta o cuando varias tablas comparten el nombre de los atributos
- La *lista de selección* en **SELECT** es una lista de expresiones que implican a nombres de columnas de tablas de la lista **FROM**
  - Estas columnas deben aparecer en las tablas/vistas de la lista **FROM**
- La *condición* en **WHERE** es una combinación booleana (expresión que emplea conectivos lógicos **AND**, **OR**, **NOT**) de condiciones de la forma *expresion op expresion* donde
  - Expresión es un nombre de columna, una constante o una expresión aritmética o cadena de caracteres
  - *op* es uno de  $\{<, \leq, >, \geq, =, \neq\}$

# Respuestas a Consultas SQL

- La respuesta a una consulta SQL es una relación cuyos atributos corresponden a los atributos en la cláusula `SELECT`
- La estrategia de evaluación de consultas (no óptima) es:
  - 1 Calcular el producto cartesiano de las tablas en la lista `FROM`
  - 2 Eliminar las tuplas del producto cartesiano que no cumplen las condiciones especificadas en la cláusula `WHERE`
  - 3 Eliminar las columnas que no aparecen en la lista de selección de `SELECT`
  - 4 Si se especifica `DISTINCT` entonces eliminar las tuplas repetidas

## Ejemplo: Consultas SQL

- Consideremos el siguiente esquema e instancia de BD:

CURSOS	
IDC	NOMBREC
1	<i>BD1</i>
2	<i>BD2</i>

INS		
ID	IDC	NOTA
10	1	7
10	2	5
11	2	7

ALUMNOS			
ID	NOMBRE	EDAD	CIUDAD
10	<i>luis</i>	20	<i>concepcion</i>
11	<i>pedro</i>	21	<i>chillan</i>
12	<i>antonio</i>	23	<i>concepcion</i>

## Ejemplo: Consultas SQL

- Esquema:

- *ALUMNOS*(ID, NOMBRE, EDAD, CIUDAD)
- *CURSOS*(IDC, NOMBREC)
- *INS*(ID, IDC, NOTA)

- $Q_1$ : Encontrar el nombre y la edad de los alumnos que viven en Concepción

```
SELECT NOMBRE, EDAD  
FROM ALUMNOS  
WHERE CIUDAD = 'concepcion'
```

- La respuesta a  $Q_1$  es:

NOMBRE	EDAD
<i>luis</i>	20
<i>antonio</i>	23

## Ejemplo: Consultas SQL

- Esquema:

- *ALUMNOS*(ID, NOMBRE, EDAD, CIUDAD)
- *CURSOS*(IDC, NOMBREC)
- *INS*(ID, IDC, NOTA)

- $Q_2$ : Encontrar el nombre de los alumnos, id del curso y nota obtenida por los alumnos (uso de alias):

```
SELECT A.NOMBRE, I.IDC, I.NOTA  
FROM ALUMNOS A, INS I  
WHERE A.ID = I.ID
```

- La respuesta a  $Q_2$  es:

NOMBRE	IDC	NOTA
<i>luis</i>	1	7
<i>luis</i>	2	5
<i>pedro</i>	2	7

## Ejemplo: Consultas SQL

- Esquema:

- *ALUMNOS*(ID, NOMBRE, EDAD, CIUDAD)
- *CURSOS*(IDC, NOMBREC)
- *INS*(ID, IDC, NOTA)

- $Q_3$ : Encontrar el nombre de los alumnos que inscribieron el curso con  $IDC = 1$

```
SELECT A.NOMBRE  
FROM ALUMNOS A, INS I  
WHERE A.ID = I.ID AND I.IDC = 1
```

- La respuesta a  $Q_3$  es:

NOMBRE
<i>luis</i>

## Ejemplo: Consultas SQL

- Esquema:

- *ALUMNOS*(ID, NOMBRE, EDAD, CIUDAD)
- *CURSOS*(IDC, NOMBREC)
- *INS*(ID, IDC, NOTA)

- $Q_4$ : Encontrar el nombre de los alumnos que inscribieron al menos dos cursos

```
SELECT A.NOMBRE  
FROM ALUMNOS A, INS  $l_1$ , INS  $l_2$   
WHERE A.ID =  $l_1$ .ID AND A.ID =  $l_2$ .ID AND  $l_1$ .IDC  $\neq$   $l_2$ .IDC
```

- La respuesta a  $Q_4$  es:

NOMBRE
<i>luis</i>

## Ejemplo: Consultas SQL

- Esquema:

- *ALUMNOS*(ID, NOMBRE, EDAD, CIUDAD)

- *CURSOS*(IDC, NOMBREC)

- *INS*(ID, IDC, NOTA)

- $Q_5$ : Encontrar el nombre de los alumnos que inscribieron todos los cursos

```

SELECT A.NOMBRE
FROM ALUMNOS A
WHERE NOT EXISTS (
    SELECT C.IDC
    FROM CURSOS C
    WHERE NOT EXISTS (
        SELECT I.IDC
        FROM INS I
        WHERE I.IDC=C.IDC AND I.ID=A.ID))
  
```

- La respuesta a  $Q_5$  es:

NOMBRE
<i>luis</i>



# Vistas

- Una vista es una tabla cuyas filas (tuplas) no están almacenadas explícitamente en la BD
- Ejemplo:** Consideremos las siguientes relaciones:

ALUMNOS		
ID	NOMBRE	EDAD
10	<i>luis</i>	20
11	<i>pedro</i>	21

INS		
ID	IDC	NOTA
10	1	3
11	2	5

CURSOS	
IDC	NOMBREC
1	<i>BD1</i>
2	<i>BD2</i>

- La siguiente vista obtiene el código de curso, nombre de alumno y la nota de los alumnos que reprobaron cursos

```
CREATE VIEW REP(CODIGO, NOMBRE,CALIFICACION)
AS (SELECT I.IDC, A.NOMBRE, I.NOTA
    FROM ALUMNOS A, INS I
    WHERE A.ID=I.ID AND I.NOTA< 4)
```

# Vistas

```
CREATE VIEW REP(CODIGO, NOMBRE,CALIFICACION)
AS (SELECT I.IDC, A.NOMBRE, I.NOTA
    FROM ALUMNOS A, INS I
    WHERE A.ID=I.ID AND I.NOTA< 4)
```

- La vista *REP* tiene tres atributos *CODIGO*, *NOMBRE* y *CALIFICACION*
- Estos atributos tienen el mismo dominio que los atributos de donde provienen
- Si estos nombres se omiten en la cláusula `CREATE VIEW`, se heredan los atributos de la cláusula `SELECT`
- Las vistas se evalúan sobre una instancia de base de datos
- En nuestro ejemplo, al evaluar la vista sobre la instancia de la BD obtenemos las siguientes tuplas para *REP*:

CODIGO	NOMBRE	CALIFICACION
1	<i>luis</i>	3

# Vistas

- Una vista puede ser usada como tabla base, i.e., puede aparecer en consultas SQL, o en la definición de otras vistas
  - Cada vez que *REP* aparece en una consulta, se evalúa la definición de la vista en la instancia de BD
  - Luego se evalúa el resto de la consulta tratando a *REP* como cualquier otra relación

- **Ejemplo:** La siguiente consulta hace uso de la vista *REP*:

```
SELECT R.NOMBRE, R.CALIFICACION, C.NOMBREC  
FROM REP R, CURSOS C  
WHERE R.CODIGO=C.IDC
```

- La respuesta a la consulta es:

NOMBRE	CALIFICACION	NOMBREC
<i>luis</i>	3	<i>BD1</i>

# Unión, Intersección y Diferencia en SQL

- SQL permite el empleo de operaciones como la unión, intersección y diferencia, tal como lo hace el algebra relacional
  - UNION
  - INTERSECT
  - EXCEPT
- Sin embargo, muchos SGBD sólo soportan UNION
- Otros aceptan MINUS para referirse a EXCEPT

## Ejemplo: Consulta SQL

- Consideremos el siguiente esquema e instancia de BD:

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	CATEGORIA	EDAD
22	<i>pedro</i>	7	45
23	<i>andres</i>	1	35
24	<i>juan</i>	10	30
33	<i>loreto</i>	8	31
29	<i>natalia</i>	7	40
30	<i>esteban</i>	9	50

RESERVAS		
IDN	IDB	FECHA
22	101	10.10.98
23	102	10.11.00
29	103	09.12.00
30	104	05.11.99
22	102	03.11.99
22	103	05.12.00
22	104	05.01.01
33	101	05.01.02

BOTES		
IDB	NOMBREB	COLOR
101	<i>marino</i>	azul
102	<i>inter-lagos</i>	rojo
103	<i>clipper</i>	verde
104	<i>inter-lagos</i>	rojo

## Ejemplo: Operador UNION

- Esquema: *NAVEGANTES*(*IDN*, *NOMBRE*, *CATEGORIA*, *EDAD*), *RESERVAS*(*IDN*, *IDB*, *FECHA*), *BOTES*(*IDB*, *NOMBRES*, *COLOR*)
- $Q_1$ : Encontrar el nombre de los navegantes con categoría 7 o categoría 8

```
SELECT NOMBRE
FROM NAVEGANTES
WHERE CATEGORIA= 7
UNION
SELECT NOMBRE
FROM NAVEGANTES
WHERE CATEGORIA= 8
```

- La respuesta a la consulta es:

NOMBRE
<i>pedro</i>
<i>loreto</i>
<i>natalia</i>

## Ejemplo: Operador INTERSECT

- Esquema: *NAVEGANTES*(IDN, NOMBRE, CATEGORIA, EDAD), *RESERVAS*(IDN, IDB, FECHA), *BOTES*(IDB, NOMBREB, COLOR)
- Q<sub>2</sub>: Encontrar el IDN de los navegantes que han reservado botes rojos y botes verdes

```
SELECT N.IDN
FROM NAVEGANTES N, RESERVAS R, BOTES B
WHERE N.IDN = R.IDN AND R.IDB = B.IDB AND B.COLOR = 'rojo'
INTERSECT
SELECT N2.IDN
FROM NAVEGANTES N2, RESERVAS R2, BOTES B2
WHERE N2.IDN = R2.IDN AND R2.IDB = B2.IDB AND B2.COLOR= 'verde'
```

## Ejemplo: Operador EXCEPT

- Esquema: *NAVEGANTES*(IDN, NOMBRE, CATEGORIA, EDAD), *RESERVAS*(IDN, IDB, FECHA), *BOTES*(IDB, NOMBREB, COLOR)
- Q<sub>2</sub>: Encontrar el identificador de los navegantes que han reservado botes rojos pero no botes verdes

```
SELECT N.IDN
FROM NAVEGANTES N, RESERVAS R, BOTES B
WHERE N.IDN = R.IDN AND R.IDB = B.IDB AND B.COLOR = 'rojo'
EXCEPT
SELECT N2.IDN
FROM NAVEGANTES N2, RESERVAS R2, BOTES B2
WHERE N2.IDN = R2.IDN AND R2.IDB = B2.IDB AND B2.COLOR = 'verde'
```



## Algunas Consideraciones

- UNION, INTERSECT, EXCEPT se pueden emplear sobre tablas que sean unión compatibles
- La siguiente consulta es válida:

```
SELECT IDN  
FROM NAVEGANTES  
WHERE CATEGORIA =10  
UNION  
SELECT IDN  
FROM RESERVAS  
WHERE IDB =104
```

- Con UNION (INTERSECT y EXCEPT) se eliminan las tuplas duplicadas, para retenerlas se debe usar UNION ALL

# Contenidos

- ✓ Consultas Básicas y Vistas
  - Consultas Anidadas
  - Operadores de Agregación
  - Valores Nulos
  - Reuniones Externas

# Consultas Anidadas

- Una consulta *anidada* es una consulta que tiene otra consulta en su interior la cual se denomina **sub-consulta**
- La sub-consulta puede, a su vez, contener otra sub-consulta
- Las sub-consultas suelen aparecer:
  - en la cláusula `WHERE`,
  - en la cláusula `FROM` o
  - en la cláusula `HAVING` (que veremos más adelante)

## Ejemplo: Consultas Anidadas

- Consideremos el esquema:

*NAVEGANTES* (**IDN**, *NOMBRE*, *CATEGORIA*, *EDAD*),

*RESERVAS* (**IDN**, **IDB**, **FECHA**)

*BOTES*(**IDB**, *NOMBREB*, *COLOR*)

- La siguiente consulta obtiene el nombre de los navegantes que han reservado el bote con  $IDB = 103$

```
SELECT NOMBRE
```

```
FROM NAVEGANTES
```

```
WHERE IDN IN (SELECT IDN  
              FROM RESERVAS  
              WHERE IDB =103)
```

← sub-consulta

## Ejemplo: Consultas Anidadas

- La siguiente consulta obtiene el nombre de los navegantes que han reservado botes rojos

```
SELECT NOMBRE  
FROM NAVEGANTES  
WHERE IDN IN (SELECT IDN  
               FROM RESERVAS  
               WHERE IDB IN (SELECT IDB  
                             FROM BOTES  
                             WHERE COLOR = 'rojo'))
```

## Ejemplo: Consultas Anidadas

- La siguiente consulta obtiene el nombre de los navegantes que no han reservado botes rojos

```
SELECT N.NOMBRE  
FROM NAVEGANTES N  
WHERE N.IDN NOT IN (SELECT R.IDN  
                     FROM RESERVAS R  
                     WHERE R.IDB IN (SELECT B.IDB  
                                     FROM BOTES B  
                                     WHERE B.COLOR = 'rojo'))
```

# Consultas Anidadas

- En las consultas anidadas vistas hasta el momento la sub-consulta interior ha sido completamente independiente de la consulta exterior

```
SELECT NOMBRE  
FROM NAVEGANTES  
WHERE IDN IN (SELECT IDN  
              FROM RESERVAS  
              WHERE IDB IN (SELECT IDB  
                           FROM BOTES  
                           WHERE COLOR = 'rojo'))
```

- La sub-consulta interior puede depender de la fila (tupla) que se está examinando en cada momento en la consulta exterior

## Consultas Anidadas Correlacionadas

- **Ejemplo:** Encontrar el nombre de los navegantes que han reservado el bote con  $IDB = 103$

```
SELECT N.NOMBRE  
FROM NAVEGANTES N  
WHERE EXISTS (SELECT * FROM RESERVAS R  
              WHERE R.IDN = N.IDN AND R.IDB=103)
```

- **EXISTS** permite comprobar si un conjunto es vacío o no
- Para cada fila N de *NAVEGANTES* se comprueba si el conjunto de filas de *RESERVAS* R tal que  $R.IDN = N.IDN$  AND  $R.IDB = 103$  no está vacío (que exista)
- Si no lo está (existe), el navegante N ha reservado el bote con  $IDB = 103$  y se despliega su nombre
- La aparición de N de *NAVEGANTES* en la sub-consulta ( $N.IDN$ ) se denomina *correlación* y estas consultas se denominan *consultas correlacionadas*



## Ejemplo: Consultas Anidadas Correlacionadas

- La siguiente consulta correlacionada obtiene el nombre de los navegantes que no reservaron el bote con  $IDB = 103$

```
SELECT N.NOMBRE  
FROM NAVEGANTES N  
WHERE NOT EXISTS (SELECT *  
                   FROM RESERVAS R  
                   WHERE R.IDN =N.IDN AND R.IDB=103)
```

## Ejemplo: Consultas Anidadas Correlacionadas

- La siguiente consulta obtiene el nombre de los navegantes que han reservado botes rojos y botes verdes

```
SELECT N.NOMBRE
FROM NAVEGANTES N, RESERVAS R, BOTES B
WHERE N.IDN=R.IDN AND R.IDB=B.IDB AND B.COLOR ='rojo'
AND EXISTS (SELECT *
             FROM BOTES B2, RESERVAS R2
             WHERE N.IDN=R2.IDN AND R2.IDB =B2.IDB AND
                   B2.COLOR='verde')
```

# Contenidos

- ✓ Consultas Básicas y Vistas
- ✓ Consultas Anidadas
- Operadores de Agregación
- Valores Nulos
- Reuniones Externas

# Operadores de Agregación

- SQL soporta cinco operaciones de agregación:
  - `COUNT ([DISTINCT] A)`: computa el número de valores (únicos) de la columna A
  - `SUM ([DISTINCT] A)`: computa la suma de todos los valores (únicos) de la columna A
  - `AVG ([DISTINCT] A)`: computa el promedio de todos los valores (únicos) de la columna A
  - `MAX (A)`: computa el valor máximo de la columna A
  - `MIN (A)`: computa el valor mínimo de la columna A

## Ejemplo: Consultas de Agregación

- Encontrar el promedio de EDAD de todos los navegantes

```
SELECT AVG (EDAD)  
FROM NAVEGANTES
```

- La respuesta es:  $\langle 38,5 \rangle$

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	CATEGORIA	EDAD
22	<i>pedro</i>	7	45
23	<i>andres</i>	1	35
24	<i>juan</i>	10	30
33	<i>loreto</i>	8	31
29	<i>natalia</i>	7	40
30	<i>esteban</i>	9	50

## Ejemplo: Consultas de Agregación

- Encontrar el promedio de EDAD de los navegantes con categoría=7

```
SELECT AVG (EDAD)  
FROM NAVEGANTES  
WHERE CATEGORIA = 7
```

- La respuesta es:  $\langle 42,5 \rangle$

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	CATEGORIA	EDAD
22	<i>pedro</i>	7	45
23	<i>andres</i>	1	35
24	<i>juan</i>	10	30
33	<i>loreto</i>	8	31
29	<i>natalia</i>	7	40
30	<i>esteban</i>	9	50

## Ejemplo: Consultas de Agregación

- Contar el número total de botes

```
SELECT COUNT(*)  
FROM BOTES
```

- Contar el número de nombres (distintos) de navegantes

```
SELECT COUNT(DISTINCT NOMBRE)  
FROM NAVEGANTES
```

## Ejemplo: Consultas de Agregación

- Encontrar el nombre y edad del navegante con mayor edad

```
SELECT N.NOMBRE, N.EDAD  
FROM NAVEGANTES N  
WHERE N.EDAD = (SELECT MAX (N2.EDAD)  
                FROM NAVEGANTES N2)
```

- La respuesta es:  $\langle \text{esteban}, 50 \rangle$

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	CATEGORIA	EDAD
22	<i>pedro</i>	7	45
23	<i>andres</i>	1	35
24	<i>juan</i>	10	30
33	<i>loreto</i>	8	31
29	<i>natalia</i>	7	40
30	<i>esteban</i>	9	50

- La siguiente no es una consulta legal en SQL:

```
SELECT NOMBRE, MAX(EDAD)  
FROM NAVEGANTES
```



## GROUP BY y HAVING

- Hasta ahora se ha aplicado las operaciones de agregación a todas las tuplas de la relación
- Sin embargo, a menudo se desea aplicar operaciones de agregación a cada uno de los **grupos** de filas de una relación
- **Ejemplo:** Consideremos la consulta: “Encontrar la edad del navegante más joven de cada categoría”
- Una forma de resolverlo sería:

```
SELECT MIN(EDAD)
FROM NAVEGANTES
WHERE CATEGORIA =i
```

con  $i = 1, 2, \dots$

- Necesitaríamos tantas consultas como categorías existen

# GROUP BY y HAVING

- Necesitamos otra forma de hacerlo

```
SELECT CATEGORIA,
MIN(EDAD) AS MIN_EDAD
FROM NAVEGANTES
GROUP BY CATEGORIA
```

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	CATEGORIA	EDAD
22	pedro	7	45
23	andres	1	35
24	juan	1	30
33	loreto	8	31
29	natalia	7	40
30	esteban	8	50

- La respuesta es:

CATEGORIA	MIN_EDAD
7	40
1	30
8	31

# Consultas Generales

- Una consulta general en SQL tiene la siguiente forma:

```
SELECT [DISTINCT] lista-selección  
FROM lista(tablas,vistas)  
WHERE condición  
GROUP BY lista-para-formar-grupos  
HAVING condición-sobre-grupos
```

- La *lista-selección* en la cláusula **SELECT** consiste de:
  - 1 Una lista de **nombres de atributos**
  - 2 Una lista de términos de la forma **OPAGR(nombre-columna) AS nuevo-nombre**
- Todos los atributos que aparecen en (1) deben aparecer en *lista-para-formar-grupos*

# Consultas Generales

```
SELECT [DISTINCT] lista-selección  
FROM lista(tablas,vistas)  
WHERE condición  
GROUP BY lista-para-formar-grupos  
HAVING condición-sobre-grupos
```

- Cada fila del resultado de la consulta se corresponde con un grupo, que es un conjunto de filas que concuerdan con los valores para las columnas de *lista-para-formar-grupos*
- Las expresiones en *condición-sobre-grupos* de la cláusula HAVING deben tener un único valor por grupo
- Si se omite GROUP BY, se considera a toda la tabla como un solo grupo

## Ejemplo: Consultas con GROUP BY y HAVING

- Mostrar el total de reservas realizadas de cada bote de color rojo, considerar solo aquellos botes que fueron reservados más de 4 veces

```
SELECT B.IDB, B.COLOR, COUNT (*) AS NUMRESERVAS  
FROM BOTES B, RESERVAS R  
WHERE B.IDB = R.IDB AND B.COLOR = 'rojo'  
GROUP BY B.IDB, B.COLOR  
HAVING COUNT (*) > 4
```

# Contenidos

- ✓ Consultas Básicas y Vistas
- ✓ Consultas Anidadas
- ✓ Operadores de Agregación
  - Valores Nulos
  - Reuniones Externas

# Valores Nulos

- En la práctica los valores de las columnas pueden ser **desconocidos**
- **Ejemplo:** Consideremos la siguiente relación:

PERSONAS			
ID	NOMBRE	EDAD	NOMBRECONYUGE
11	<i>Pedro</i>	21	<i>Maria</i>
12	<i>Luis</i>	22	<i>Sandra</i>
13	<i>Juan</i>	20	<i>Paola</i>

- Se desea insertar una tupla en la relación pero:
  - 1 No conocemos la edad de una persona. ¿Qué valor le asignamos al atributo EDAD?
  - 2 ¿Qué valor le asignamos al atributo NOMBRECONYUGE si la nueva persona es soltera?

# Valores Nulos

- SQL ofrece un valor especial para las columnas denominado **NULL** (nulo) para emplearlo en estas situaciones
- El valor **NULL** significa *desconocido* o *no aplicable*
- La siguiente operación es válida:  
`INSERT INTO PERSONAS VALUES(14,'Enrique',NULL,NULL)`
- Sin embargo, los valores nulos en las bases de datos producen un impacto en la evaluación de consultas



## Comparaciones que Emplean Valores Nulos

- Consideremos una comparación como *Edad* = 20 evaluada sobre la siguiente relación:

PERSONAS			
ID	NOMBRE	EDAD	NOMBRECONYUGE
11	Pedro	21	Maria
12	Luis	22	Sandra
13	Juan	20	Paola
14	Enrique	NULL	NULL

- ¿Es la condición *Edad* = 20 verdadera o falsa en la fila de *Enrique*?

## Comparaciones que Emplean Valores Nulos

- El resultado debería ser *desconocido*
- De hecho éste es el caso para cualquier comparación con operadores  $\{<, >, =, \neq\}$ , que involucre valores nulos
- Más aún, si comparamos dos valores nulos con  $\{<, >, =, \neq\}$  el resultado siempre es *desconocido*
- SQL ofrece el operador de comparación especial **IS NULL** para verificar si el valor de un atributo es *NULL*
- Por ejemplo, **EDAD IS NULL** evaluado en la fila de *Enrique* es *verdadero*
- También se puede usar **IS NOT NULL**, e.g. **EDAD IS NOT NULL** que evaluado en la fila de *Enrique* es *falso*

# Operaciones Booleanas con Nulos

- Consideremos la tupla con nulos `PERSONA(14, Enrique, NULL, NULL)`
  - $EDAD > 20$  OR  $NOMBRE = 'Enrique'$   
es *verdadero*, porque  $NOMBRE = 'Enrique'$  es verdad
  - $EDAD > 20$  OR  $NOMBRE = 'Pedro'$   
es *desconocido* porque la primera comparación es *desconocido* y la segunda es *falsa*
- En la presencia de valores nulos, hay que definir los operadores lógicos AND, OR y NOT mediante una lógica de tres valores en la que las expresiones toman el valor de *verdadero*, *falso* o *desconocido*

# Operaciones Booleanas con Nulos

- NOT desconocido es desconocido
- OR de dos argumentos es:
  - verdadero si uno de los argumentos es verdadero
  - desconocido si uno de los argumentos es falso y el otro es desconocido
  - falso si los dos argumentos son falsos
- AND de dos argumentos es:
  - falso si uno de los argumentos es falso
  - desconocido si uno de los argumentos es desconocido y el otro es verdadero o desconocido
  - verdadero si los dos argumentos son verdaderos

# Consecuencias para las Estructuras de SQL

- **Duplicidad de tuplas:** Dos tuplas de una relación se consideran *iguales* si sus atributos tienen el mismo valor o ambas contienen nulos
  - Sin embargo, si comparamos dos valores nulos usando el símbolo de igualdad obtenemos *desconocido* ( $NULL = NULL$  es siempre *desconocido*)
- Los operadores aritméticos  $\{+, -, *, /\}$  retornan **NULL** si uno de los argumentos es **NULL**
- Comportamientos inesperados de las operaciones de agregación:
  - **COUNT(\*)** maneja el valor **NULL** como cualquier otro valor
  - Todas las demás operaciones de agregación **COUNT**, **SUM**, **AVG**, **MIN**, **MAX** y las variaciones usando **DISTINCT** descartan los valores nulos
  - Como caso especial, si uno de estos operadores, que no sea **COUNT**, se aplica sólo a valores nulos, el resultado es **NULL**

## Ejemplo: Operaciones con NULL

- Consideremos la siguiente relación:

PERSONAS			
ID	NOMBRE	EDAD	NOMBRECONYUGE
11	<i>Pedro</i>	21	<i>Maria</i>
12	<i>Luis</i>	22	<i>Sandra</i>
13	<i>Juan</i>	20	<i>Paola</i>
14	<i>NULL</i>	<i>NULL</i>	<i>NULL</i>

- La respuesta a:

```
SELECT COUNT (*)  
FROM PERSONAS
```

es 4

- La respuesta a:

```
SELECT SUM(EDAD)  
FROM PERSONAS
```

es 63

# Evitando los Valores Nulos

- SQL nos permite prohibir que ciertos atributos tomen valores nulos
- Esta restricción se especifica en la definición de atributos:

```
CREATE TABLE .....  
EDAD INTEGER NOT NULL  
...
```

- Para cada atributo clave existe una restricción **NOT NULL** implícita

# Contenidos

- ✓ Consultas Básicas y Vistas
- ✓ Consultas Anidadas
- ✓ Operadores de Agregación
- ✓ Valores Nulos
- Reuniones Externas



## Variantes de Joins

- SQL soporta algunas variedades interesantes de la operación **join** que aprovechan los valores nulos, las que se denominan **Outer Joins**
- Considere la siguiente operación: **NAVEGANTES**  $\bowtie_{idn=idn}$  **RESERVAS**

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	EDAD	CATEGORIA
22	pedro	45	4
23	andres	35	6
33	loreto	31	6
29	natalia	40	7
30	esteban	50	8

RESERVAS		
IDN	IDB	FECHA
23	102	10.11.00
22	102	10.11.00
33	101	05.01.02

- El resultado es:

IDN	NOMBRE	EDAD	CATEGORIA	IDN	IDB	FECHA
22	pedro	45	4	22	102	10.11.00
23	andres	35	6	23	102	10.11.00
33	loreto	31	6	33	101	05.01.02

## Variantes de Joins

- Sin embargo, podría ser interesante mantener las tuplas de navegantes que no tienen reservas en el resultado. Para esto usamos el **Outer Join**
- Con Outer Join, las tuplas que no tienen reservas aparecen en el resultado del join y los atributos correspondientes a reservas toman valores nulos
- Existen tres variantes de Outer Join:
  - 1 Left outer join
  - 2 Right outer join
  - 3 Full outer join

# LEFT OUTER JOIN

- Consideremos las siguientes relaciones:

NAVEGANTES			
IDN	NOMBRE	EDAD	CATEGORIA
22	pedro	45	4
23	andres	35	6
33	loreto	31	6
29	natalia	40	7
30	esteban	50	8

RESERVAS		
IDN	IDB	FECHA
23	102	10.11.00
22	102	10.11.00
33	101	05.01.02

- SELECT \*  
FROM NAVEGANTES NATURAL LEFT OUTER JOIN RESERVAS

IDN	NOMBRE	EDAD	CATEGORIA	IDN	IDB	FECHA
22	pedro	45	4	22	102	10.11.00
23	andres	35	6	23	102	10.11.00
33	loreto	31	6	33	101	05.01.02
29	natalia	40	7	NULL	NULL	NULL
30	esteban	50	8	NULL	NULL	NULL

# RIGHT OUTER JOIN

- Consideremos las siguientes relaciones:

RESERVAS		
IDN	IDB	FECHA
23	102	10.11.00
22	102	10.11.00
33	101	05.01.02

BOTES		
IDB	NOMBREB	COLOR
101	marino	azul
102	inter-lagos	rojo
103	clipper	verde
104	inter-lagos	rojo

- SELECT \*  
FROM RESERVAS NATURAL RIGHT OUTER JOIN BOTES

IDN	IDB	FECHA	IDB	NOMBREB	COLOR
23	102	10.11.00	102	inter-lagos	rojo
22	102	10.11.00	102	inter-lagos	rojo
33	101	05.01.02	101	marino	azul
NULL	NULL	NULL	103	clipper	verde
NULL	NULL	NULL	104	inter-lagos	rojo

# FULL OUTER JOIN

- Consideremos las siguientes relaciones:

RESERVAS		
IDN	IDB	FECHA
23	102	10.11.00
22	102	10.11.00
33	101	05.01.02
33	106	06.01.02

BOTES		
IDB	NOMBREB	COLOR
101	marino	azul
102	inter-lagos	rojo
103	clipper	verde
104	inter-lagos	rojo

- SELECT \*  
FROM RESERVAS NATURAL FULL OUTER JOIN BOTES

IDN	IDB	FECHA	IDB	NOMBREB	COLOR
23	102	10.11.00	102	inter-lagos	rojo
22	102	10.11.00	102	inter-lagos	rojo
33	101	05.01.02	101	marino	azul
33	106	06.01.02	NULL	NULL	NULL
NULL	NULL	NULL	103	clipper	verde
NULL	NULL	NULL	104	inter-lagos	rojo

# Contenidos

- ✓ Consultas Básicas y Vistas
- ✓ Consultas Anidadas
- ✓ Operadores de Agregación
- ✓ Valores Nulos
- ✓ Reuniones Externas