

Bases de Datos 1

Clase del 01 de Octubre de 2020

Alejandra Beatriz Lliteras

Contenidos de la materia

- Modelo de datos
 - Conceptos generales
 - Algunos modelos en particular
 - Modelo de Entidades y Relaciones
 - Modelo relacional
- Transformación entre modelos de datos
- Álgebra Relacional
 - Operaciones y Consultas
 - Optimización de consultas
- Teoría de diseño de bases de datos
 - Conceptos generales
 - Proceso de Normalización
- SGBD Relacional
- Conceptos generales de bases de datos

Álgebra Relacional

- Lenguaje de consulta, procedimental
 - Operaciones fundamentales
 - Operaciones adicionales
- Lenguaje de manipulación de datos
 - Operaciones de manipulación

Álgebra Relacional

- Álgebra Relacional -Lenguaje de Consulta
 - Operaciones fundamentales: son suficientes para expresar cualquier consulta en álgebra relacional
 - Selección (σ)
 - Proyección (Π)
 - Producto Cartesiano (X)
 - Renombre (p)
 - De una relación
 - De atributos de una relación
 - Unión (U)
 - Diferencia ()

Selección (σ)

- -Operación unaria (Ocondición R)
- Requiere una condición booleana
 - Operaciones: and, or y not
- El resultado es una relación con un subconjunto
- "horizontal" de la relación dada

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |



O edad >= 30 (Ingenieros)

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |

- Proyección (Π)
 - Operación unaria ($\Pi_{ ext{lista_de_atributos}} R$)
 - Dada una lista de atributos produce un corte "vertical" de la relación
 - Los atributos de la lista se toman de izquierda a derecha.

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

II_{nombre, edad} (Ingenieros)

| Nombre | Edad |
|--------|------|
| José | 34 |
| Rosa | 37 |
| María | 25 |

- Producto Cartesiano (X)
 - Operación binaria (A X B)
 - El resultado es una relación que incluye todas las tuplas posibles que se obtienen concatenando cada tupla de A con cada una de las tuplas de B
 - La concatenación de una tupla

```
a=(a1, ..., am) y una tupla
b=(bm+1, ..., bm+n), es una tupla
t=(a1,..., am, bm+1, ..., bm+n)
```

Producto Cartesiano (X)

| I | ng | e | n | ie | r | o | S |
|---|----|---|---|----|---|---|---|
| | | • | | | | • | • |

| E# | Nombre | D# |
|-----|--------|----|
| 320 | José | D1 |
| 322 | Rosa | D3 |

Proyectos

| Proyecto | Tiempo |
|----------|--------|
| RX338A | 21 |
| PY254Z | 32 |

Ingenieros X Proyectos

| E# | Nombre | D# | Proyecto | Tiempo |
|-----|--------|----|----------|--------|
| 320 | José | D1 | RX338A | 21 |
| 320 | José | D1 | PY254Z | 32 |
| 322 | Rosa | D3 | RX338A | 21 |
| 322 | Rosa | D3 | PY254Z | 32 |

Producto Cartesiano (X)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

| J | e | f | е | S |
|---|---|---|---|---|
| • | • | | • | • |

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros X Jefes

| Ingenieros.E# | Ingenieros.Nombre | Ingenieros.Edad | Jefes.E# | Jefes.Nombre | Jefes. Edad |
|---------------|-------------------|-----------------|----------|--------------|--------------------|
| 320 | José | 34 | 320 | José | 34 |
| 320 | José | 34 | 421 | Jorge | 48 |
| 322 | Rosa | 37 | 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 | 421 | Jorge | 48 |
| 323 | María | 25 | 320 | José | 34 |
| 323 | María | 25 | 421 | Jorge | 48 |

- Renombre de una relación (p)
 - Operación unaria (P_xR)
 - El resultado es la relación R con nombre X

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |



PROFESIONALES

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

- Renombre de atributos de una relación (p)
 - ightharpoonup Operación unaria ($ho_{x (lista_de_atributos)} R$)
 - El resultado es la relación R con nombre X y atributos nombrados como se expresa en lista_de_atributos

| Ingenieros | | |
|------------|--------|------|
| E# | Nombre | Edad |
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |



| PRO | | $V \cap V$ | |
|-------------------------|------|------------|-----|
| $\Gamma \Lambda \cup I$ | LOIC | ノハハー | LLJ |

| E# | NombreProfesional | Edad |
|-----|-------------------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

- Unión (U)
 - Operación binaria (A U B)
 - El resultado es una relación en la que se agrega a la relación A los elementos (no repetidos) de la relación B
 - Es necesario que las relaciones A y B sean de «unión compatible»
 - Relaciones con igual aridad (igual número de atributos)
 - El dominio del i-ésimo atributo de ambas relaciones debe ser el mismo (∀ i)

- Unión (U)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros **U** Jefes

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |
| 421 | Jorge | 48 |

- Diferencia ()
 - Operación binaria (A B)
 - El resultado es una relación donde están los elementos que pertenecen a A y no pertenecen a B
 - Es necesario que las relaciones A y B sean de «unión compatible»
 - Relaciones con igual aridad (igual número de atributos)
 - El dominio del i-ésimo atributo de ambas relaciones debe ser el mismo (∀ i)

Diferencia (-)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

| 00103 |
|-------|
|-------|

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros - Jefes

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Álgebra Relacional

- Álgebra Relacional -Lenguaje de Consulta
 - Operaciones adicionales:
 - No agregan potencia al álgebra, simplifican consultas.
 - Son reescribibles en término de operaciones fundamentales
 - Intersección ()
 - Producto Theta (| X | e)
 - Producto Natural (| X |)
 - División (%)
 - Operación especial de Asignación (←)

- Intersección (∩)
 - Operación binaria (A B)
 - El resultado es una relación con aquellas tuplas que pertenecen a ambas relaciones (al mismo tiempo)
 - Es necesario que las relaciones A y B sean de «unión compatible»

 $ightharpoonup R \cap S$ es equivalente a R - (R - S)

Intersección (∩)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros ∩ Jefes

| E# | Nombre | Edad | |
|-----|--------|------|--|
| 320 | José | 34 | |

- Producto Theta(| X | θ)
 - Operación binaria (R | X | e S)
 - Genera una nueva relación con las tuplas resultantes de aplicar una operación de selección con la condición indicada por **6** sobre el resultado de un producto cartesiano
 - La condición (€) se indica como una expresión booleana de términos (se pueden usar conectores lógicos entre las condiciones)
 - \blacksquare R | X | $_{\theta}$ S es equivalente a σ_{θ} (R X S)

Producto Theta(| X | e)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

| | Jetes | | |
|----|--------|------|--|
| E# | Nombre | Edad | |

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros | X | Ingenieros.edad = Jefes.edad | Jefes

| Ingenieros.E# | Ingenieros. Nombre | Ingenieros.Edad | Jefes.E# | Jefes.Nombre | Jefes.Edad |
|---------------|--------------------|-----------------|----------|--------------|------------|
| 320 | José | 34 | 320 | José | 34 |

Producto Theta(|X|_e)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros | X | Ingenieros.edad ≤ Jefes.edad Jefes

| Ingenieros.E# | Ingenieros.Nombre | Ingenieros. Edad | Jefes.E# | Jefes. Nombre | Jefes. Edad |
|---------------|-------------------|------------------|----------|---------------|--------------------|
| 320 | José | 34 | 320 | José | 34 |
| 320 | José | 34 | 421 | Jorge | 48 |
| 322 | Rosa | 37 | 421 | Jorge | 48 |
| 323 | María | 25 | 320 | José | 34 |
| 323 | María | 25 | 421 | Jorge | 48 |

Producto Theta(| X | θ)

Ingenieros

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

| E# | Nombre | Edad |
|-----|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros | X | Ingenieros.edad ≤ Jefes.edad and Ingenieros.E# ≠Jefes. E# Jefes

| Ingenieros.E# | Ingenieros. Nombre | Ingenieros. Edad | Jefes.E# | Jefes.Nombre | Jefes.Edad |
|---------------|--------------------|------------------|----------|--------------|------------|
| 320 | José | 34 | 421 | Jorge | 48 |
| 322 | Rosa | 37 | 421 | Jorge | 48 |
| 323 | María | 25 | 320 | José | 34 |
| 323 | María | 25 | 421 | Jorge | 48 |

- Producto Natural (| X |)
 - Operación binaria (R | X | S)
 - Genera una nueva relación con las tuplas resultantes de aplicar una operación de selección con la condición indicada sobre el resultado de un producto cartesiano
 - La condición se indica como una expresión booleana de términos (se pueden usar conectores lógicos entre las condiciones)
 - R | X | S es equivalente a $\prod_{\text{lista}} (\mathbf{O}_{\text{condición}} (R X S))$

Donde:

condición implica a todos los atributos de R que están en S y son iguales

lista elimina columnas repetidas (dejando una sola en el conjunto) y los atributos que no tienen en común R y S

Producto Natural (| X |)

Postulantes

| Nombre | Edad | DNI |
|---------|------|----------|
| Paula | 19 | 29235142 |
| Martina | 22 | 35215415 |
| Joaquín | 28 | 28152478 |

Administrativos

| Nombre | Edad | Domicilio | DNI |
|---------|------|-----------|----------|
| Martina | 22 | 1 y 50 | 35215415 |
| Paula | 19 | 8 y 49 | 29899632 |
| Pablo | 32 | 26 y 50 | 20125789 |

Postulantes | X | Administrativos

| Nombre | Edad | DNI | Domicilio |
|---------|------|----------|-----------|
| Martina | 22 | 35215415 | 1 y 50 |

- División (%)
 - Operación binaria (R%S)R dividendo

 - S divisor
 - Los atributos del divisor S deben ser un subconjunto de los atributos de la relación R con igual dominio
 - La relación resultante de la división, llamémosla T, posee tuplas t tal que:
 - Los valores de t deben aparecer en R en combinación con todas las tuplas de S
 - R%S es equivalente a:

$$\Pi_{\text{att(R)- att(S)}} R - \Pi_{\text{att(R)- att(S)}} ((\Pi_{\text{att(R)- att(S)}} (R)xS) - R)$$

donde att(R)- att(S) significan los atributos de la relación R menos los atributos de la relación S

División (%)

| _ | |
|---|--|
| | |
| ĸ | |
| | |

| E# | Proyecto |
|-----|----------|
| 320 | RX338A |
| 320 | PY254Z |
| 323 | RX338A |
| 323 | PY254Z |
| 323 | NC168T |
| 324 | NC168T |
| 324 | KT556B |

R2

Proyecto RX338A PY254Z

R1 % R2

| E# | |
|-----|--|
| 320 | |
| 323 | |

División (%)

Lugar_Trabajo

| Nombre | Sucursal | |
|--------|------------|--|
| Juan | Sucursal1 | |
| Pedro | Sucursal1 | |
| Juan | Sucursal2 | |
| María | Sucursal 1 | |
| Juan | Sucursal3 | |

Sucursales_Vip

| Sucursal |
|-----------|
| Sucursal1 |
| Sucursal2 |

Lugar_Trabajo % Sucursales_Vip

Nombre Juan

División (%)

Lugar_Trabajo

| Nombre | Nombre Sucursal | |
|--------|-----------------|---------|
| Juan | Sucursal1 | Rojo |
| Pedro | Sucursal1 | Verde |
| Juan | Sucursal2 | Azul |
| María | Sucursal 1 | Rojo |
| Juan | Sucursal3 | Violeta |
| Pedro | Sucursal1 | Rojo |
| Pedro | Sucursal2 | Azul |
| Juan | Sucursal1 | Verde |

Sucursales_Vip

| Sucursal | Color |
|-----------|-------|
| Sucursal1 | Rojo |
| Sucursal2 | Azul |
| Sucursal1 | Verd |
| | е |

Lugar_Trabajo % Sucursales_Vip

| Nombre |
|--------|
| Juan |
| Pedro |

- Asignación (←)
 - Es una forma conveniente de expresar operaciones complejas
 - Modularidad
 - El resultado de una operación se asigna temporalmente a una variable
 - La variable a la cual se asigna el resultado de una operación se puede usar en otras operaciones

- Asignación (←)
 - Ejemplo

Lugar_Trabajo

| Nombre | Sucursal |
|--------|------------|
| Juan | Sucursal1 |
| Pedro | Sucursal1 |
| Juan | Sucursal2 |
| María | Sucursal 1 |
| Juan | Sucursal3 |

Sucursales_Vip

| Sucursal |
|-----------|
| Sucursal1 |
| Sucursal2 |

Empleado

| Nombre | Domicilio |
|--------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |

Empleados_Vip ← Lugar_Trabajo % Sucursales_Vip

Empleados_Vip | X | Empleado

| Nombre | Domicilio |
|--------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |

Nombre Juan

- Combinación de operaciones para formar consultas
 - Las operaciones se pueden usar
 - Aisladas o
 - Combinadas (expresiones)
 - Permiten resolver consultas complejas
 - Se usan paréntesis cuando es necesario agrupar operaciones
 - Notación lineal

Álgebra Relacional

- Lenguaje de consulta, procedimental
 - Operaciones fundamentales
 - Operaciones adicionales
- Lenguaje de manipulación de datos
 - Operaciones de manipulación

Álgebra Relacional

- Lenguaje de manipulación de datos
 - Operaciones de manipulación: se expresan usando la operación de asignación
 - Modifican la cantidad o los valores de las tuplas de una relación

- Inserción (U)
- Eliminación ()
- Actualización (δ)

- Inserción (U)
 - La o las tuplas a insertar deben ser compatibles con la relación
 - R ← R U E
 - Donde R es la relación donde se insertarán los resultados de la expresión E

- Inserción (U)
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio |
|--------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |

Empleado ← Empleado U {("Joaquín", "4 y 497")}

| Nombre | Domicilio |
|---------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |
| Joaquín | 4 y 497 |

- Inserción (U)
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio |
|--------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |

Empleado ← **Empleado** U {("Joaquín", "4 y 497"), ("Martina", "1 y 32")}

| • | |
|---------|-----------|
| Nombre | Domicilio |
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |
| Joaquín | 4 y 497 |
| Martina | 1 y 32 |

- Inserción (U)
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio |
|--------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |

Asistentes

| Nombre | Domicilio | DNI |
|---------|-----------|---------|
| Joaquín | 4 y 497 | 1234536 |
| Martina | 1 y 32 | 2541258 |

Empleado ←
Empleado U
(Π nombre, domicilio Asistentes)

| Nombre | Domicilio |
|---------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |
| Joaquín | 4 y 497 |
| Martina | 1 y 32 |

- Eliminación ()
 - La o las tuplas a eliminar deben ser compatibles con la relación
 - R ← R − E
 - Donde R es la relación donde se insertarán los resultados de la expresión E

- Eliminación ()
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio |
|---------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |
| Joaquín | 4 y 497 |
| Martina | 1 y 32 |

Empleado ← **Empleado –** {("Joaquín", "4 y 497"), ("Martina", "1 y 32")}

| Nombre | Domicilio | |
|--------|-----------|--|
| Juan | 1 y 50 | |
| Pedro | 120 y 43 | |
| María | 150 y 62 | |

- Eliminación ()
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio |
|---------|-----------|
| Juan | 1 y 50 |
| Pedro | 120 y 43 |
| María | 150 y 62 |
| Joaquín | 4 y 497 |
| Martina | 1 y 32 |

Algunos_empleados ←

nombre="Martina" o nombre = "Joaquín" (Empleado)

Empleado ← Empleado - Algunos_empleados

| Nombre | Domicilio | |
|--------|-----------|--|
| Juan | 1 y 50 | |
| Pedro | 120 y 43 | |
| María | 150 y 62 | |

- Actualización (δ)
 - Permite actualizar un valor particular de una tupla
 - $\delta_{\text{att}(R) \leftarrow E}$ (R)
 - Donde R es la relación a la que se le modificará el atributo mencionado en att(R), como resultado de la expresión E

- Actualización (δ)
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio | Salario |
|--------|-----------|---------|
| Juan | 1 y 50 | 10200 |
| Pedro | 120 y 43 | 15000 |
| María | 150 y 62 | 22000 |

 $\delta_{\text{salario} \leftarrow \text{salario} * 1.2}$ (Empleado)

| Nombre | Domicilio | Salario |
|--------|-----------|---------|
| Juan | 1 y 50 | 12240 |
| Pedro | 120 y 43 | 18000 |
| María | 150 y 62 | 26400 |

- Actualización (δ)
 - Ejemplo

Empleado

| Nombre | Domicilio | Salario |
|--------|-----------|---------|
| Juan | 1 y 50 | 10200 |
| Pedro | 120 y 43 | 15000 |
| María | 150 y 62 | 22000 |

| Nombre | Domicilio | Salario |
|--------|-----------|---------|
| Juan | 1 y 50 | 12240 |
| Pedro | 120 y 43 | 15000 |
| María | 150 y 62 | 22000 |

Actividad

Para el encuentro participativo y sincrónico del Jueves 01 de Octubre de 2020

Ejercicio

INMUEBLE (<u>idInmueble</u>, nroCatastro, localidad, metrosCuadrados, tasacionFiscal, idPropietario)

PROPIETARIO (id Propietario, apellido, nombre, localidad, domicilio, dni)

MULTA(idInmueble, idMulta, añoMulta, montoMulta, descripcionMulta)

Nota:

- No todos los inmuebles tienen multa
- Cada inmueble posee un único propietario
- a) Hallar aquellos propietarios que solamente poseen propiedades en la localidad de "San Carlos de Bariloche". Listar su nombre, apellido, localidad donde vive y el dni.

Bibliografía de los temas abordados en esta clase

- Codd, E. F. (1970). A relational model of data for large shared data banks.
 Communications of the ACM, 13(6), 377-387.
- Codd, E. F. (1979). Extending the database relational model to capture more meaning. ACM Transactions on Database Systems (TODS), 4(4), 397-434.
- Garcia-Molina, H. (2008). Database systems: the complete book. Pearson Education India.
- Korth, H. F., & Silberschatz, A. (1993). Fundamentos de Base de Datos. Segunda Edición en español.



IMPORTANTE: los slides usados en las clases teóricas de esta materia, no son material de estudio por sí solos.