Bases de Datos I Tema 4. Lenguajes formales de consulta

Martín González Dios 🗘

26 de diciembre de 2024

1. Lenguajes de consulta relacional

(Lenguaje relacionalmente completo: puede producir todas las relaciones) Existen 2 tipos:

- Lenguajes procedimentales: el usuario indica al sistema que lleve a cabo una serie de operaciones en la BD para calcular el resultado deseado.
- Lenguajes no procedimentales: el usuario describe la información deseada sin establecer un procedimiento concreto para obtener esa información.

2. Operaciones relacionales

Existen 5 operaciones básicas en el Álgebra Relacional: selección, proyección, producto cartesiano, unión de conjuntos y diferencia de conjuntos.

Como todas estas operaciones tienen cómo salida una relación, las operaciones pueden concatenarse.

3. Álgebra relacional

3.1. Selección

Selecciona tuplas que satisfacen un predicado dado, se usa σ (sigma) para denotar la selección. Ejemplo:

$$\sigma_{\text{nombre_dept}=\text{``Fisica''}}(Profesor)$$

Selecciona las tuplas de la relación Profesor en las que el profesor pertenece al departamento de Física.

$$\sigma_{\text{nombre_dept}=\text{«Física» AND(capirote) sueldo}} > 90000 (Profesor)$$

3.2. Proyección

Operación unaria que devuelve su relación de argumentos, excluyendo algunos atributos. Se denomina por la letra pi (π) .

$$\pi_{\rm ID, nombre, sueldo}({\rm Profesor})$$

Relación de todos los ID, nombre y sueldo de los profesores.

3.3. Producto cartesiano

Permite combinar información de dos relaciones cualesquiera. Se denomina con aspa (X). La cantidad de atributos se suma, la cantidad de tuplas se multiplica.

Es necesario filtrar el producto cartesiano, ya que se generan tuplas sin sentido.

```
\sigma_{\rm DNI,\; Estudiantes=estudante,\; Teléfonos}({\rm Estudiantes}\; {\rm X}\; {\rm Teléfonos})
```

En el caso de que los atributos se llamen igual (DNI y estudiante) puedo hacer una reunión natural. Estudiantes × Telefonos es lo mismo que

```
\sigma_{\text{DNIest}} = \text{DNItelf}(\text{Estudiantes X Teléfonos})
```

La **reunión zeta** puede ser vista como una operación que toma dos relaciones (o tablas) y produce una nueva relación que contiene todas las combinaciones de filas de las dos relaciones que satisfacen la condición de unión especificada.

3.4. Unión, intersección y diferencia de conjuntos

- Unión: se indica mediante ∪. Se sumas todas las tuplas en una misma tabla.
- Intersección: se indica mediante \cap . Se interseccionan las tuplas que existan en las 2 tablas.
- Diferencia de conjuntos: se indica mediante -. Permite encontrar tuplas que están en una relación, pero no en la otra.

Estas 3 operaciones requieren que las tablas sean compatibles:

- Mismo número de atributos.
- Compatibilidad sintáctica (los atributos tienen que tener el mismo tipo de dato).

4. Agregación

Toman una colección de valores y devuelven como resultado un único valor. Se representa como G.

 $G_{\text{contar}}(\text{Matrículas}) = \text{cuantas tuplas tiene la tabla Matrículas}$

 $G_{\text{sumar}(\text{sueldo})}(\text{Profesor}) = \text{suma de los sueldos de la tabla Profesor}$

5. Cálculo relacional de tuplas

Es un lenguaje de consulta no procedimental para manipular el MR. $\{t|P(t)\}$

```
\{t|t \in Matrículas AND \ t(calificación) = No \ apto\}
```

Las tuplas que pertenecen a Matrículas y el atributo calificación sea No Apto.

 $\{t \mid t \in Estudiantes \exists s \in Matrículas \mid t(dni) = s(estudiante) AND s(calificación) = Apto\}$

6. Cáclulo relacional de dominios

```
Es otro lenguaje de consulta no procedimental para manipular el MR. {<dni, nombre, apellido1, apellido2, fechaNacimiento> | P(dni, nombre, ...)}
```

 $\{<$ estudiante, materia, año, mes, calificación> | <e, m, a, ms, c> \in Matrículas AND c= No apto $\}$

 $\{<\!$ dni,
n, ap
1, ap2> | <dni, n, ap1, ap2> \in Estudiantes AND <
e, c> \in Matrículas AND e = dni AND c = Apto
}