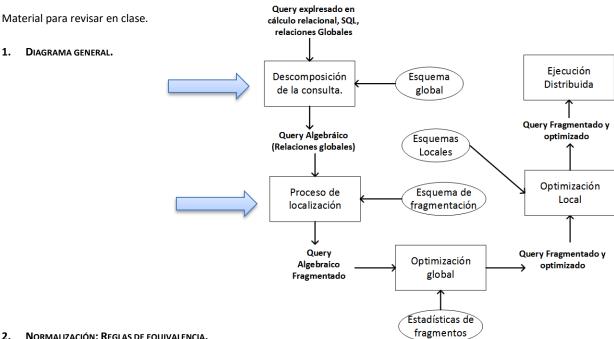
TEMA 4. DESCOMPOSICIÓN Y LOCALIZACIÓN DE CONSULTAS DISTRIBUIDAS



#### 2. NORMALIZACIÓN: REGLAS DE EQUIVALENCIA.

- 1.  $p_1 \lor p_2 \Leftrightarrow p_2 \lor p_1$
- 2.  $p_1 \wedge p_2 \Leftrightarrow p_2 \wedge p_1$
- 3.  $p_1 \land (p_2 \land p_3) \Leftrightarrow (p_1 \land p_2) \land p_3$
- 4.  $p_1 \lor (p_2 \lor p_3) \Leftrightarrow (p_1 \lor p_2) \lor p_3$
- 5.  $p_1 \land (p_2 \lor p_3) \Leftrightarrow (p_1 \land p_2) \lor (p_1 \land p_3)$
- 6.  $p_1 \lor (p_2 \land p_3) \Leftrightarrow (p_1 \lor p_2) \land (p_1 \lor p_3)$
- 7.  $\neg (p_2 \land p_3) \Leftrightarrow \neg p_2 \lor \neg p_3$
- 8.  $\neg (p_2 \lor p_3) \Leftrightarrow \neg p_2 \land \neg p_3$
- 9.  $\neg(\neg p_1) \Leftrightarrow p_1$

Ejemplo: Expresar la siguiente sentencia en su FND.

Mostrar los nombres de los empleados del proyecto id=10 con duración igual a 12 o 24 meses .

# Análisis.

# Ejemplo:

Mostrar los nombres y roles de los empleados con puesto 'Lider' que han trabajado en el proyecto 'NoSQL' por más de 3 años:

Generar la gráfica de conexiones para detectar posibles errores semánticos.

# ELIMINACIÓN DE REDUNDANCIA, REGLAS BÁSICAS:

- 1.  $p \land p \Leftrightarrow p$
- 2.  $p \lor p \Leftrightarrow p$
- 3.  $p \land true \Leftrightarrow p$
- 4.  $p \lor false \Leftrightarrow p$
- 5.  $p \land false \Leftrightarrow false$
- 6.  $p \lor true \Leftrightarrow true$
- 7.  $p \land \neg p \Leftrightarrow false$
- $p \lor \neg p \Leftrightarrow true$

Material de apoyo. FI-UNAM

```
9. p_1 \land (p_1 \lor p_2) \Leftrightarrow p_1
10. p_1 \lor (p_1 \land p_2) \Leftrightarrow p_1
```

### Ejemplo:

Eliminar la redundancia de la siguiente sentencia SQL:

```
select nombre
from empleado e
where (
    nombre <> 'juan'
    and (nombre ='juan' or nombre = 'paco')
    and nombre <> 'paco'
) or nombre = 'julio'
```

#### 5. REESCRITURA: REGLAS DE TRANSFORMACIÓN

### Ejemplo:

Mostrar los nombres de los empleados con nombre distinto a 'juan' que han trabajado en proyectos de 'migración' con duración de 12 a 24 meses.

#### 6. REESCRITURA: REGLAS DE TRANSFORMACIÓN

Considerar las siguientes 3 relaciones:

R con sus atributos  $A = \{A_1, A_2, ..., A_n\}$ S con sus atributos  $B = \{B_1, B_2, ..., B_n\}$ T con sus atributos  $C = \{C_1, C_2, ..., C_n\}$ 

Regla 1: Conmutatividad de operadores binarios

A. Producto cartesiano de 2 relaciones.

 $R X S \iff S X R$ 

B. Join entre 2 relaciones

 $R \bowtie S \Leftrightarrow S \bowtie R$ 

C. Aplica también para Unión, intersección, no para diferencia y semi-Join

Regla 2: Asociatividad de operadores binarios.

A. El producto y el Join son asociativos.

$$(R X S) X T \iff R X (S X T)$$

$$(R \bowtie S) \bowtie T \iff R \bowtie (S \bowtie T)$$

Regla 3: Idempotencia de operadores unarios

$$\pi_A\big(\pi_A(R)\big) = \pi_A(R)$$

Selección subsecuente aplicada a los atributos de la misma relación

$$\sigma_{p1(A1)}\left(\sigma_{p2(A2)}(R)\right) = \sigma_{p1(A1)\wedge p2(A2)}(R)$$

Notación:  $\sigma_{p1(A1)}$  Selección de un predicado p1 aplicado a un atributo A1

Regla 4: Selección conmutativa con proyección

Selección y proyección sobre la misma relación pueden ser conmutadas de la siguiente forma:

$$\pi_{A1,\dots,An}\left(\sigma_{p(Ap)}(R)\right) \Longleftrightarrow \pi_{A1,\dots,An}\left(\sigma_{p(Ap)}\left(\pi_{A1,\dots,An,Ap}(R)\right)\right)$$

Regla 5: Selección conmutativa con operadores binarios.

A. Selección y producto pueden ser conmutados.

$$\sigma_{p(Ai)}(R X S) \Leftrightarrow (\sigma_{p(A1)}(R)) X S$$

B. Selección y Join

$$\sigma_{v(Ai)}(R \bowtie_{v(Ai,Bk)} S) \Leftrightarrow (\sigma_{v(A1)}(R)) \bowtie_{v(Ai,Bk)} S$$

C. Selección y unión

$$\sigma_{p(Ai)}(R \cup T) \Leftrightarrow (\sigma_{p(A1)}(R)) \cup \sigma_{p(Ai)}(T)$$

D. Aplica similar para selección y diferencia.

Regla 6: Proyección conmutativa con operadores binarios.

$$\begin{split} \pi_{C}(R \cup S) &\iff \pi_{A'}(R) \cup \pi_{B'}(S) \\ \pi_{C}(R \mid X \mid S) &\iff \pi_{A'}(R) \mid X \mid \pi_{B'}(S) \\ \pi_{C}\left(R \mid \bowtie_{p(Aj,Bk)} \mid S\right) &\iff \pi_{A'}(R) \mid \bowtie_{p(Aj,Bk)} \mid \pi_{B'}(S) \\ C &= A' \cup B' \\ A' \subseteq A \\ B' \subseteq B \end{split}$$

### 7. LOCALIZACIÓN - REDUCCIÓN POR FRAGMENTACIÓN HORIZONTAL PRIMARIA

# Ejemplo:

Reducción por selección

Suponer el siguiente esquema de fragmentación y consulta a procesar.

```
\begin{split} EMP_1 &= \sigma_{emp-id \leq 100}(E) \\ EMP_2 &= \sigma_{emp-id > 100 \; and \; emp-id \leq 200}(E) \\ EMP_3 &= \sigma_{emp-id > 200}(E) \\ \end{split} select * from emp where id =150
```

- A. Obtener la expresión de reconstrucción
- B. Generar la consulta algebraica
- C. Obtener la consulta localizada.

### Ejemplo:

Reducción por Join

Suponer el siguiente esquema de fragmentación y consulta a procesar.

$$\begin{split} EMP_1 &= \sigma_{emp-id \leq 100}(E) \\ EMP_2 &= \sigma_{emp-id > 100 \; and \; emp-id \leq 200}(E) \\ EMP_3 &= \sigma_{emp-id > 200}(E) \\ AE_1 &= \sigma_{emp-id \leq 200}(AE) \\ AE_2 &= \sigma_{emp-id > 200}(AE) \\ \\ \text{select *} \\ \text{from e, ae} \end{split}$$

Material de apoyo. FI-UNAM

- A. Obtener la expresión de reconstrucción
- B. Generar la consulta algebraica
- C. Obtener la consulta localizada.

### 8. REDUCCIÓN POR FRAGMENTACIÓN HORIZONTAL DERIVADA.

### Ejemplo:

Suponer el siguiente esquema de fragmentación y consulta a procesar.

```
EMP_2 = \sigma_{puesto-id!=10}(E)
AE_1 = AE \bowtie_{emp-id} EMP_1
AE_2 = AE \bowtie_{emp-id} EMP_2
select *
from e,ae
where e.emp_id=ae.emp_id
and puesto_id =5
```

 $EMP_1 = \sigma_{puesto-id=10}(E)$ 

- A. Obtener la expresión de reconstrucción
- B. Generar la consulta algebraica
- C. Obtener la consulta localizada.

### 9. REDUCCIÓN POR FRAGMENTACIÓN VERTICAL.

### Ejemplo:

Suponer el siguiente esquema de fragmentación y consulta.

```
EMP_1 = \pi_{emp-id,nombre}(E) EMP_2 = \sigma_{emp-id,titulo}(E) select nombre from emp
```

- A. Obtener la expresión de reconstrucción
- B. Generar la consulta algebraica
- C. Obtener la consulta localizada.

# 10. REDUCCIÓN POR FRAGMENTACIÓN HIBRIDA.

# Ejemplo:

Suponer el siguiente esquema de fragmentación y consulta.

```
\begin{split} E_1 &= \sigma_{emp-id \leq 500}(\pi_{emp-id,e.nombre}(E)) \\ E_2 &= \sigma_{emp-id > 500}(\pi_{emp-id,e.nombre}(E)) \\ E_3 &= \pi_{emp-id,puestro-id}(E) \\ \\ \text{select e.nombre} \\ \text{from emp} \\ \text{where emp\_id} = 600 \end{split}
```

- A. Obtener la expresión de reconstrucción
- B. Generar la consulta algebraica
- C. Obtener la consulta localizada.