Pseudo-códigos para funciones de comunicación de tablas SQL

La función **distribuye_tabla**(Tab_in , K) se ejecuta en paralelo en cada procesador y toma como entrada una tabla Tab_in y la identificación de un campo llave K de la misma tabla. Sobre el campo K se aplica una función de hashing para determinar a cual procesador se envía cada tupla de la tabla Tab_in . Las tuplas enviadas en la forma de mensajes a los distintos procesadores son posteriormente recolectadas en cada procesador y son almacenadas en una tabla de salida Tab_in como la tabla Tab_in como la tabla Tab_in como la tabla Tab_in contienen sus tuplas distribuidas en cada procesador.

```
tabla distribuye_tabla( tabla Tab_in, llave K ) {
    // Una instancia se ejecuta en paralelo en cada procesador.
    // Cada instancia actúa sobre las tuplas almacenadas en su
    // respectivo procesador.

    // envía las tuplas del procesador actual al procesador destino
    foreach tupla t in Tab_in do {
        bsp_send( hash( t.K ), message( t ) );
    }

    bsp_sync(); // sincronización de procesadores (recepción mensajes)

    // recibe las tuplas y las almacena en la tabla de salida
    Tab_out= crea_tabla();
    while( bsp_next_message() != void() ) {
        tupla= bsp_get_message(); // recibe mensaje conteniendo tupla
        Tab_out.insert( tupla );
    }
    return Tab_out;
}
```

Ejemplo de funcionamiento. Suponemos 2 procesadores.

EMPLEADOS (procesador 0)

RUT	NOMBRE	DIR
1111-1	N1	D1
4444-4	N4	D4

EMPLEADOS (procesador 1)

RUT	NOMBRE	DIR
2222-2	N2	D2
3333-3	N3	D3

```
Resultados que entrega la función hash(rut)
Hash(1111-1) --> procesador 1
Hash(2222-2) --> procesador 0
```

```
Hash(3333-3) --> procesador 1
Hash(4444-4) --> procesador 0
```

Si cada procesador ejecuta en paralelo

```
DEMP = distribuye tabla( EMPLEADOS, RUT );
```

Entonces el resultado es

DEMP (procesador 0)

RUT	NOMBRE	DIR
2222-2	N2	D2
4444-4	N4	D4

DEMP (procesador 1)

RUT	NOMBRE	DIR
1111-1	N1	D1
3333-3	N3	D3

La función **envia_a_todos**(T_i n) se ejecuta en paralelo en cada procesador. Cada instancia de la función toma como entrada una tabla Tab_i n y la envía a todos los otros procesadores. En cada procesador, cada instancia de la función entrega como resultado una tabla Tab_i 0ut que es la unión de todas las tablas recibidas desde los otros procesadores (incluido a sí mismo). El supuesto es que la Tab_i 1 es una tabla que contiene sus tuplas distribuidas en los procesadores. Es decir, en cada procesador se tiene el mismo esquema de tablas y las tuplas de cada tabla están distribuidas en los procesadores.

```
tabla envia_a_todos( tabla T_in ) {
    // Una instancia se ejecuta en paralelo en cada procesador.
    // Cada instancia actúa sobre la tabla almacenada en su
    // respectivo procesador.

    // Envía la tabla del procesador actual a todos los procesadores.
    // Es un patrón de comunicación all-to-all.

for( int i= 0; i<P; i++ )
    bsp_send( i, new message( T_in ) );

bsp_sync(); // sincronización de procesadores (recepción mensajes)

Tab_out= crea_tabla();
while( bsp_next_message() != void() ) {
    tabla= bsp_get_message(); // recibe cada tabla
    Tab_out.union( tabla ); // forma la union de tablas
}
return Tab_out;
}</pre>
```

Ejemplo de funcionamiento. Suponemos 2 procesadores.

EMPLEADOS (procesador 0)

	1.2	
RUT	NOMBRE	DIR
1111-1	N1	D1
4444-4	N4	D4

EMPLEADOS (procesador 1)

RUT	NOMBRE	DIR
2222-2	N2	D2
3333-3	N3	D3

Si cada procesador ejecuta en paralelo

Entonces el resultado es

DEMP (procesador 0)

	<u> </u>	
RUT	NOMBRE	DIR
1111-1	N1	D1
2222-2	N2	D2
3333-3	N3	D3
4444-4	N4	D4

DEMP (procesador 1)

RUT	NOMBRE	DIR
1111-1	N1	D1
2222-2	N2	D2
3333-3	N3	D3
4444-4	N4	D4

La función **recibe_resultados**(P) es ejecutada por un procesador maestro o broker para esperar por los resultados provenientes desde un conjunto de *P* procesadores esclavos que contienen la base de datos.

```
tabla recibe_resultados( P ) {
    Tab_out= crea_tabla();
    for( int i= 0; i<P; i++ ) {
        tabla= bsp_get_async_message(); // espera por siguiente mensaje
        Tab_out.union( tabla );
    }
    return Tab_out;
}</pre>
```

El patrón de ejecución del procesador maestro para solicitar la ejecución de la solución de una consulta a *P* procesadores que mantienen la base de datos distribuida entre ellos (mismos esquemas de tablas en cada procesador con tuplas distribuidas uniformemente en los procesadores, es el siguiente.

Procesador maestro ::

```
for( int i= 0; i<P; i++ )
    bsp_send( i, new message( "ID consulta" ) );
resultado = recibe_resultados(); // recibe tabla total de resultados</pre>
```

fin procesador maestro