

FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



INFORME DE GUÍA PRÁCTICA

I. PORTADA

Tema: Examen Practico Primer Parcial

Unidad de Organización Curricular: PROFESIONAL

Nivel y Paralelo: 5^{to} – 'A'

Alumnos participantes: Ases Tiban Jeremy Damian

Palate Moreta Kevin Damian Poveda Gomez William Alberto

Pullupaxi Chango Daniel

Asignatura: Sistemas De Bases De Datos Distribuidos

Docente: Ing. José Rubén Caiza

II. INFORME DE GUÍA PRÁCTICA

2.1 Objetivos

General:

Aplicar y demostrar los conceptos fundamentales de los Sistemas de Bases de Datos Distribuidas mediante la implementación práctica de un mini-sistema clínico, haciendo énfasis en la fragmentación horizontal,

Específicos:

- Modelar e Inicializar el Sistema: Crear el esquema de la base de datos distribuida, incluyendo las entidades CentrosMedicos, Medicos y Consultas con sus respectivas claves primarias, foráneas e índices.
- Verificar Operaciones CRUD Locales: Demostrar el correcto funcionamiento de las operaciones básicas.

2.2 Modalidad

Presencial.

2.3 Tiempo de duración

Presenciales: 3 horas. **No presenciales:** N/A.

2.4 Instrucciones

- Fase 1: Creación de la Base Local

Preparar el Stack: Elige PostgreSQL o SQL Server.

Modelado (01 schema.sql): Crea las 3 tablas con todas las llaves e índices.

Carga (02 seed.sql): Inserta datos mínimos (4 Centros, 6 Médicos, 20 Consultas).

Pruebas CRUD: Demuestra que puedes insertar, modificar, borrar y realizar las dos consultas analíticas locales. (Capturas)

- Fase 2: Distribución y Transparencia

Configurar Nodos: Crea dos ambientes separados (Nodo\ A y Nodo\ B).

Fragmentación (03_fragmentacion.sql): Distribuye los datos de las tres tablas entre Nodo_A (Ambato/Quito) y Nodo_B (Cuenca/Guayaquil) usando CentroID. (Capturas de la división)

Capa Global (04_vista_global.sql): Crea la vista (vw_ConsultasGlobal) que combine los fragmentos de la tabla Consultas para simular una sola tabla. (Captura de la consulta a la vista)



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Optimización: Ejecuta la consulta global con filtros. Explica en el informe/README cómo garantizaste que se movieran pocos datos (filtrando por nodo).

- Fase 3: Robustez y Entrega

Replicación (Opcional - 05_replicacion.sql): Si lo implementas, replica CentrosMedicos y justifica la política de actualización.

Prueba de Fallo: Simula la caída de un nodo. (Captura)

Describe qué consultas siguen funcionando y cuál sería tu plan de recuperación.

Organizar Entrega:

Junta todos los scripts SQL y las capturas en la estructura de carpeta solicitada.

Crear README.md: Incluye el diagrama de arquitectura, las instrucciones para levantar el entorno y la reflexión final.

Entregar la carpeta completa.

2.5 Listado de equipos, materiales y recursos

- Computadora.
- Docker

ΓAC (Tecnologías para el Aprendizaje y Conocimiento) empleados en la guía práctica:
□Plataformas educativas
⊠Simuladores y laboratorios virtuales
☐ Aplicaciones educativas
☐ Recursos audiovisuales
□Gamificación
⊠Inteligencia Artificial
Otros (Especifique):

2.6 Actividades desarrolladas

Preparación de entorno:

Se define el archivo de configuración docker-compose.yml para levantar múltiples servicios de bases de datos



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



```
kevin@Khevin: ~/Examen_BD ×
evin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ nano docker-compose.yml
evin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ cat docker-compose.yml
 nodo_a:
   image: mcr.microsoft.com/mssql/server:2022-latest
    Image: mcr.microsoft.com//
container_name: Nodo_A
environment:
    ACCEPT_EULA: "Y"
    SA_PASSWORD: "12345Aa!"
    ports:
- "1434:1433" # Puerto externo 1434 -> interno 1433
    - ./data/nodo_a:/var/opt/mssql
networks:
- red_distribuida
restart: unless-stopped
 nodo_b:
     image: mcr.microsoft.com/mssql/server:2022-latest
    container_name: Nodo_B
    environment:
ACCEPT_EULA: "Y"
SA_PASSWORD: "12345Aa!"
    ports:
- "1435:1433" # Puerto externo 1435 -> interno 1433
    volumes
          ./data/nodo_b:/var/opt/mssql
    networks:
- red_distribuida
restart: unless-stopped
    image: mcr.microsoft.com/mssql/server:2022-latest
container_name: Nodo_C
    environment:
ACCEPT_EULA: "Y"
SA_PASSWORD: "12345Aa!"
    ports
          "1436:1433"  # Puerto externo 1436 -> interno 1433
    volumes
          ./data/nodo_c:/var/opt/mssql
    networks:
- red_distribuida
    restart: unless-stopped
networks:
 red_distribuida:
 driver: bridge
evin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$|
```

Fig 1. Archivo docker-compose.yml

Se establecen volúmenes locales de persistencia para asegurar que los datos de las bases de datos no se pierdan al detener o reiniciar los contenedores

```
kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ mkdir -p data/nodo_a data/nodo_b data/nodo_c kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ ll
total 16
drwxr-xr-x 3 kevin kevin 4096 Oct 14 08:47 ./
drwxr-xr-- 7 kevin kevin 4096 Oct 14 08:45 ../
drwxr-xr-x 5 kevin kevin 4096 Oct 14 08:47 data/
-rw-r-r-- 1 kevin kevin 1102 Oct 14 08:46 docker-compose.yml
kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ chmod -R 777 data
kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$
```

Fig 2. Creación de directorios locales para la persistencia de los datos de los contenedore

Se ejecuta el comando docker-compose up para construir y levantar las instancias de los nodos

```
kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ docker-compose up -d
Creating network "examen_bdd_grupo3_red_distribuida" with driver "bridge"
Creating Nodo_A ... done
Creating Nodo_B ... done
Creating Nodo_C ... done
kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3$ |
```

Fig 3. Ejecución del Docker-compose para la creación y despliegue de los contenedores.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Se verifica el estado de los servicios para confirmar que todos los nodos lógicos estén operativos y escuchando en los puertos definidos.

kevin@Khevin:~/Examen_BDD_Grupo3\$ docker ps										
CONTAINER ID	IMAGE	COMMAND	CREATED	STATUS	PORTS					
NAMES										
f324b6e8f7a7	mcr.microsoft.com/mssql/server:2022-latest	"/opt/mssql/bin/laun"	7 minutes ago	Up 7 minutes	0.0.0.0:1436->1433/tcp, [::]:1436->1433/tcp					
Nodo_C										
ef81e8d40603	mcr.microsoft.com/mssql/server:2022-latest	"/opt/mssql/bin/laun"	7 minutes ago	Up 7 minutes	0.0.0.0:1435->1433/tcp, [::]:1435->1433/tcp					
Nodo_B										
149c8f92bedd	mcr.microsoft.com/mssql/server:2022-latest	"/opt/mssql/bin/laun"	7 minutes ago	Up 7 minutes	0.0.0.0:1434->1433/tcp, [::]:1434->1433/tcp					
Nodo_A										
kevin@Khevin:	/Examen_BDD_Grupo3\$									

Fig 4. Verificación del estado 'running' de los contenedores Docker del entorno distribuido.

Se establece la conexión con las herramientas de administración a cada una de las instancias/nodos.

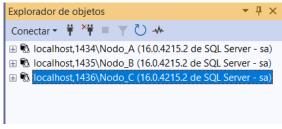


Fig 5. Conexión exitosa a las diferentes instancias de bases de datos.

A. Fundamentos / Base (30 pts)

1. Modelo y DDL (10 pts)

Se procedió a implementar el DDLpara crear el modelo relacional distribuido en cada nodo. Se utilizó un esquema por ciudad dentro de cada instancia lógica para simular una mayor granularidad de fragmentación.

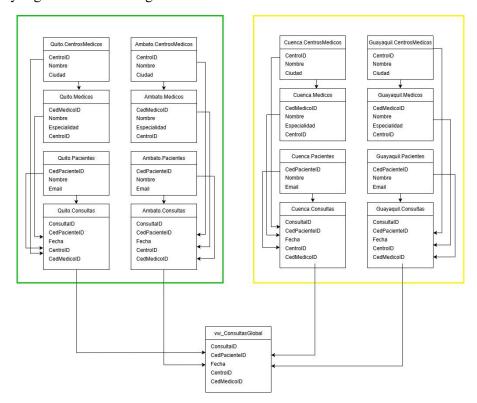


Fig 6. Modelo relacional en draw.io



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



NODO A

Crear Base de Datos:

Para iniciar el desarrollo del sistema distribuido, se procedió a crear la base de datos correspondiente al **Nodo_A**, la cual gestionará la información de los centros médicos ubicados en **Ambato** y **Quito**.

Esta base de datos servirá como instancia local que contiene las tablas necesarias para almacenar médicos, centros y consultas asociadas a estas dos ciudades.



Fig 7. Script de la creación de la base de datos correspondiente al Nodo A

Crear Esquemas:

Dentro del **Nodo_A** se definieron dos esquemas denominados **Ambato** y **Quito**, los cuales permiten organizar los datos de manera lógica y separada, facilitando la administración y el control de los fragmentos horizontales correspondientes a cada ciudad.

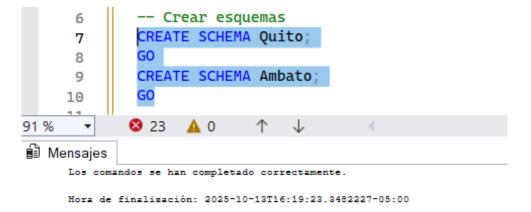


Fig 8. Script de la creación de los esquemas Ambato y Quito en el Nodo A

Crear Tablas en Esquema Quito:

En el esquema **Quito** se implementaron tres tablas principales:

- Centro: almacena la información básica de cada centro médico.
- Medico: contiene los datos personales y profesionales de los médicos.
- Pacientes: contiene los datos principales de los pacientes.
- Consulta: registra las consultas realizadas, incluyendo referencias a las tablas de centro y médico mediante claves foráneas.

Se crea además un index para cada tabla el cual le indica al motor de la base de datos en qué posición están los datos, para no tener que revisar fila por fila cuando haces una consulta.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

```
- Tablas en esquema Quito
REATE TABLE Quito CentrosMedicos (
         17
18
                                 CentroID INT PRIMARY KEY,
Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
         19
20
21
                                 Ciudad NVARCHAR(50) NOT NULL
         22
                                 ATE TABLE Quito Medicos (
CedMedicoID NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
Especialidad NVARCHAR(50) NOT NULL,
CentroID INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Quito CentrosMedicos(CentroID)
         24
25
26
27
28
29
30
31
32
                                 ATE TABLE Quito.Pacientes (
CedPacienteID NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
Email NVARCHAR(100)
         33
34
35
36
37
38
39
                             REATE TABLE Quito Consultas (
ConsultaID NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
CedPacienteID NVARCHAR(50) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Quito Pacientes(CedPacienteID),
                                 Fecha DATE NOT NULL,
CentroID INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Quito.CentrosMedicos(CentroID),
CedMedicoID NVARCHAR(10) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Quito.Medicos(CedMedicoID)
         40
         41
42
         43
44
         45
46
                            - Indices Quito

REATE INDEX idx_Consultas_CentroID_Quito ON Quito .Consultas(CentroID);

REATE INDEX idx_Consultas_Fecha_Quito ON Quito .Consultas(Fecha);

REATE INDEX idx_Consultas_PacienteID_Quito ON Quito .Consultas(CedPacienteID);

REATE INDEX idx_Consultas_MedicoID_Quito ON Quito .Consultas(CedMedicoID);
         47
          48
          49
          51
                          ② 1 △ 0 ↑ ↓
83 % 🔻
 Mensajes
                         os se han completado correctamente
          Hora de finalización: 2025-10-13T21:22:23.4916434-05:00
83 % • No se encontraron problemas.

♠ KHEVIN\NODO_A (16.0 RTM)

    Consulta ejecutada correctamente.
```

Fig 9. Creación de tablas en el esquema Quito

Crear Tabla en Esquema Ambato:

De igual forma, en el esquema Ambato se crearon las tablas y los index equivalentes, manteniendo la estructura homogénea entre nodos.

```
CREATE TABLE Ambato CentrosPedicos (
Centrolo INT PRIDARY NET,
Nombre WARCHAR(50) NOT NULL,
Centrolo INT NOT NULL,
Especialidad NVARCHAR(10) PRIMARY REY,
Nombre WARCHAR(50) NOT NULL,
Especialidad NVARCHAR(50) NOT NULL,
Centrolo INT NOT NULL FOREION REV REFERENCES Ambato CentrosPedicos(Centrolo)

CREATE TABLE Ambato Pacientes (
CedPacienteID INVARCHAR(80) PRIMARY NEY,
Nombre WARCHAR(80) PRIMARY NEY,
Nombre WARCHAR(80) PRIMARY NEY,
Nombre WARCHAR(80) PRIMARY NEY,
COMPACIENTE TABLE Ambato Consultas (
CREATE TABLE Ambato CONSULTAS (
CREATE
```

Fig 10. Creación de tablas en el esquema Ambato



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



NODO_B

Crear Base de Datos:

En el Nodo_B se generó la base de datos que contiene los esquemas de las ciudades **Cuenca** y **Guayaquil**, simulando una segunda instancia lógica del sistema distribuido.

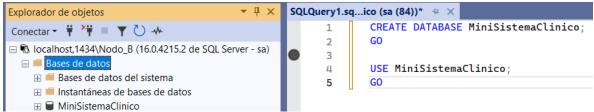


Fig 11. Creación de la base de datos en el Nodo B

Crear Esquemas:

Al igual que en el Nodo_A, se definieron los esquemas Cuenca y Guayaquil para mantener independencia de datos por ubicación

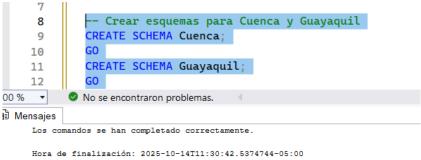


Fig 12. Creación de esquemas Cuenca y Guayaquil en el Nodo B

Crear Tablas en Esquema Cuenca:

De igual forma, en el esquema Cuenca del Nodo B se crearon las tablas y los index equivalentes, manteniendo la estructura homogénea entre nodos.

```
Tablas en esquema Cuenca
           CREATE TABLE Cuenca.CentrosMedicos (
               CentroID INT PRIMARY KEY,
    5
                Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL
               Ciudad NVARCHAR(50) NOT NULL
    6
           CREATE TABLE Cuenca. Medicos (
               CedMedicoID NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
   10
   11
                Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
   12
13
               Especialidad NVARCHAR(50) NOT NULL
               CentroID INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Cuenca.CentrosMedicos(CentroID)
   14
   15
          CREATE TABLE Cuenca.Pacientes (
   16
   17
               CedPacienteID NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
               Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
   18
               Email NVARCHAR(100)
   19
   20
           );
   21

└ CREATE TABLE Cuenca.Consultas (
   22
   23
               ConsultaID NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
   24
                CedPacienteID NVARCHAR(50) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Cuenca Pacientes (CedPacienteID),
   25
               Fecha DATE NOT NULL,
   26
               CentroID INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Cuenca CentrosMedicos (CentroID)
   27
               CedMedicoID NVARCHAR(10) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Cuenca.Medicos(CedMedicoID)
   28
   29
               ndices Cuenca
   30
           CREATE INDEX idx_Consultas_CentroID_Cuenca ON Cuenca.Consultas(CentroID);
   31
           CREATE INDEX idx_Consultas_Fecha_Cuenca ON Cuenca.Consultas(Fecha)
   32
           CREATE INDEX idx_Consultas_PacienteID_Cuenca ON Cuenca.Consultas(CedPacienteID);
0 % 🔻
         ⊗ 16 ▲ 0
Mensajes
        mandos se han completado correctamente
```

Fig 13. Creación de tablas en esquema Cuenca





FACULTAD DE INGENIERIA EN SISTEMAS ELECTRONICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

Crear Tabla en Esquema Guayaquil:

De igual forma, en el esquema Guayaquil del Nodo B se crearon las tablas y los index equivalentes, manteniendo la estructura homogénea entre nodos.

```
Tablas en esquema Guayaquil
             CREATE TABLE Guayaquil.CentrosMedicos (
                  CentroID INT PRIMARY KEY,
      Д
                  Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL.
                  Ciudad NVARCHAR(50) NOT NULL
      5
      6
      8
             CREATE TABLE Guayaquil Medicos (
                  CedMedicoID NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
      9
                  Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
     10
     11
                  Especialidad NVARCHAR(50) NOT NULL,
     12
                  CentroID INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Guayaquil.CentrosMedicos(CentroID)
     13
             ):
     14
             CREATE TABLE Guayaquil.Pacientes (
     15
     16
                  CedPacienteID NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
     17
                  Nombre NVARCHAR(50) NOT NULL,
     18
                  Email NVARCHAR(100)
     19
             );
     20
     21
             CREATE TABLE Guayaquil Consultas (
                  ConsultaID NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
     22
     23
                  CedPacienteID NVARCHAR(50) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Guayaquil Dacientes (CedPacienteID),
     24
                  Fecha DATE NOT NULL
                  CentroID INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Guayaquil.CentrosMedicos(CentroID),
CedMedicoID NVARCHAR(10) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES Guayaquil Medicos(CedMedicoID)
     25
     26
     27
     28
     29
                ndices Guayaquil
             CREATE INDEX idx_Consultas_CentroID_Guayaquil ON Guayaquil.Consultas(CentroID);
     30
             CREATE INDEX idx_Consultas_Fecha_Guayaquil ON Guayaquil.Consultas(Fecha)
     31
              CREATE INDEX idx_Consultas_PacienteID_Guayaquil ON Guayaquil.Consultas(CedPacienteID);
             CREATE INDEX idx_Consultas_MedicoID_Guayaquil ON Guayaquil.Consultas(CedMedicoID);
     33
100 % 🔻
           2 16 A 0 ↑ ↓
     Los comandos se han completado correctamente
```

Fig 14. Creación de tablas en el esquema Guayaquil

2. Carga de datos (10 pts).

NODO A

Inserción de datos en esquema Ambato:

Se realizó la inserción de datos en ambos nodos, cumpliendo con el mínimo de:

- 4 Centros médicos: Ambato, Quito, Cuenca y Guayaquil.
- 6 Médicos distribuidos entre los distintos centros.
- 20 Consultas médicas, distribuidas proporcionalmente por ciudad.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

Fig 15. Inserción de datos en el esquema Ambato

Inserción de Datos en esquema Quito:

Del mismo modo, se cargaron los registros de médicos y consultas pertenecientes al centro Quito.

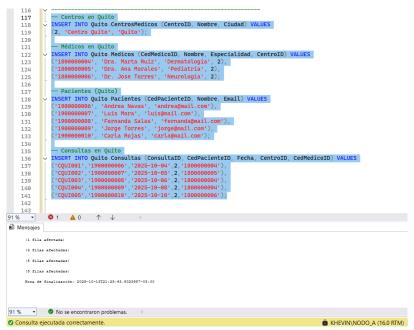


Fig 16. Inserción de datos en el esquema Quito

NODO B

Inserción de datos en esquema Cuenca:

Del mismo modo, se cargaron los registros de médicos y consultas pertenecientes al centro Cuenca perteneciente al Nodo B.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

Fig 17. Inserción de datos en el esquema Cuenca

Inserción de Datos en esquema Guayaquil:

Del mismo modo, se cargaron los registros de médicos y consultas pertenecientes al centro Guayaquil perteneciente al Nodo B.

Fig 18. Inserción de datos en el esquema Guayaquil

3. Pruebas CRUD locales (10 pts).

Demuestra INSERT/UPDATE/DELETE y 2 consultas analíticas (p.ej. consultas por rango de Fecha y top de Especialidades en un centro).

NODO A

Prueba de INSERT:

Se realizaron inserciones de registros en las tablas del esquema **Ambato** mediante sentencias INSERT INTO.



CULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



```
155
156
157
158
159
160

100% 

100% 

101

102

103

104

105

105

106

107

108

108

109

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100% 

100%
```

Fig 19. Ejecución de operación INSERT en el esquema Ambato

Prueba de SELECT:

Se realizaron consultas básicas para verificar la correcta inserción y estructura de los datos en las tablas. Extrayendo información específica del sistema, como el listado de pacientes registrados en una ciudad determinada, en este caso Ambato.



Fig 20. Ejecución de operación SELECT de los PACIENTES en el esquema Ambato

Prueba de UPDATE:

La operación UPDATE se utilizó para modificar información ya almacenada, como en la Fig 15 un cambio del email.

Fig 21. Ejecución de operación UPDATE de un paciente en el esquema Ambato



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Prueba de DELETE:

Se llevaron a cabo operaciones de eliminación controlada de registros, utilizando cláusulas WHERE, como en la Fig 16 con la cedula.



Fig 22. Ejecución de operación DELETE a un paciente en el esquema Ambato

Consulta Analítica 1:

Esta consulta tiene como objetivo analizar la cantidad de consultas realizadas en un período de tiempo específico. Es útil para evaluar la carga de trabajo o estacionalidad en la atención médica.

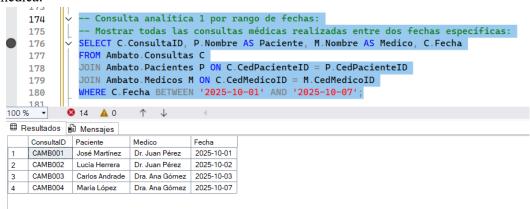


Fig 23. Consulta que muestra diferentes datos de consultas filtradas por fechas

Consulta Analítica 2:

El propósito de esta consulta es obtener un TOP de las especialidades médicas más demandadas en un centro específico. Se utiliza una combinación de JOIN y GROUP BY para agrupar los resultados por especialidad.

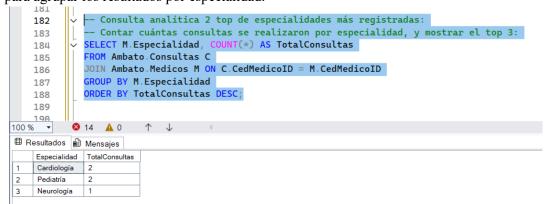


Fig 24. Consulta que devuelve top 3, la cantidad de consultas realizadas por especialidad



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



NODO B

Prueba de INSERT:

Se realizaron inserciones de registros en las tablas del esquema **CUENCA** mediante sentencias INSERT INTO.



Fig 25. Ejecución de operación SELECT de los PACIENTES en el esquema Cuenca

Prueba de SELECT:

Se realizaron consultas básicas extrayendo información específica del sistema, como el listado de pacientes registrados en la ciudad de Cuenca.



Fig 26. Ejecución de operación SELECT de los PACIENTES en el esquema Cuenca

Prueba de UPDATE:

La operación UPDATE se utilizó para modificar información ya almacenada, como en la Fig 21 un cambio del email.

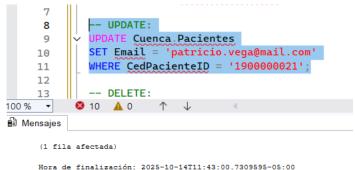


Fig 27. Ejecución de operación UPDATE de un paciente en el esquema Cuenca



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Prueba de DELETE:

Se llevaron a cabo operaciones de eliminación controlada de registros, utilizando cláusulas WHERE.

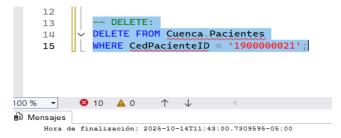


Fig 28. Ejecución de operación DELETE a un paciente en el esquema Cuenca

Consulta Analítica 1:

Esta consulta tiene como objetivo analizar la cantidad de consultas realizadas en un período de tiempo específico. Es útil para evaluar la carga de trabajo o estacionalidad en la atención médica.

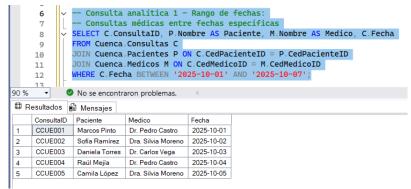


Fig 29. Consulta analítica de volumen de consultas filtradas por rango de fechas en Cuenca.

Consulta Analítica 2:

El propósito de esta consulta es obtener un TOP de las especialidades médicas más demandadas en el centro específico de Cuenca.

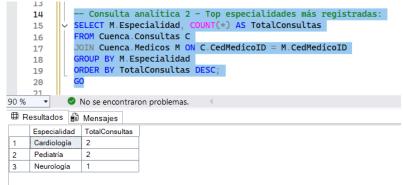


Fig 30. Consulta \$TOP\$ 3 de especialidades médicas más demandadas en el centro de Cuenca.

B. Fragmentación y capa global (40 pts)

4. Fragmentación horizontal (15 pts)

Implementación de dos nodos lógicos:

Se realiza **Dos bases/instancias** que contendrán una base de datos con dos esquemas para la representación de la distribución de datos, en la cual se distribuirá de la siguiente manera:



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Nodo_A: Centros = Ambato y Quito

El Nodo_A almacena todos los registros de las tablas Centros, Médicos y Consultas que pertenecen únicamente a las ciudades de Ambato y Quito. Esta fragmentación permite que las transacciones locales en estas sedes se ejecuten sin depender del Nodo B.

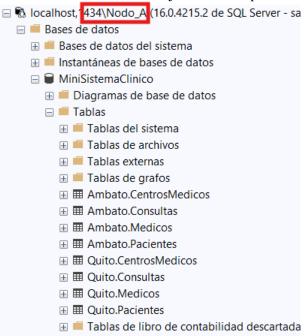


Fig 31. Representación de la Fragmentación Horizontal en el \$Nodo_A\$, mostrando solo los datos de Ambato y Quito.

Nodo_B: Centros = Cuenca y Guayaquil

El Nodo_B contiene los fragmentos correspondientes a los centros médicos de Cuenca y Guayaquil. Esto completa la distribución de todos los datos del sistema, garantizando que todos los registros de las tablas originales han sido divididos.

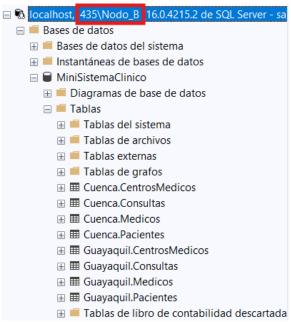


Fig 32. Configuración de Servidores Enlazados en SQL Server para permitir la comunicación entre los nodos lógicos.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Se ejecutaron los procedimientos sp_addlinkedserver y sp_addlinkedsrvlogin en el Nodo_A para crear un enlace hacia el Nodo_B. Esta configuración permite al Nodo_A referenciar y consultar objetos del Nodo_B, cumpliendo el requisito de transparencia de localización a nivel de motor.

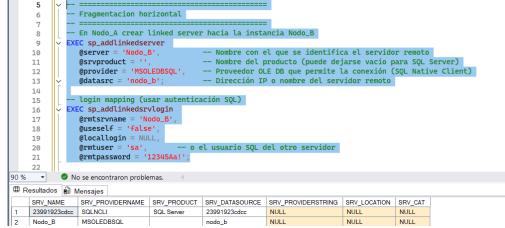


Fig 33. Configuración del Servidor Enlazado en el Nodo_A hacia el Nodo_B mediante sp addlinkedserver y sp addlinkedsrylogin.

5. Capa global con transparencia (15 pts)

Hora de finalización: 2025-10-13T20:58:51.0754489-05:00

Se implementa una vista global que permite consultar datos como si fuera una sola tabla, en la que mostrara todos los datos de todos los esquemas (Quito, Ambato, Cuenca y Guayaquil):

• vw_ConsultasGlobal = SELECT ... FROM Nodo_A.Consultas UNION ALL SELECT ... FROM Nodo B.Consultas

```
216
            -- Capa global con transparencia
   217
            218
             - Vista global
   219
            CREATE VIEW vw_ConsultasGlobal AS
   220
               Nodo_A local
   221
            SELECT ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID, CedMedicoID
   222
            FROM Ambato Consultas
   223
             UNION ALL
   224
            SELECT ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID, CedMedicoID
   225
            FROM Quito Consultas
   226
              - Nodo_B via linked server
   227
   228
            UNION ALL
             SELECT ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID,
   229
            FROM Nodo_B MiniSistemaClinico Cuenca Consultas
   230
   231
             SELECT ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID, CedMedicoID
   232
            FROM Nodo_B MiniSistemaClinico Guayaquil Consultas
   233
   <u>73/I</u>
100 %
          Mensajes
    Los comandos se han completado correctamente.
```

Fig 34. Script de la creación de la vista global vw_ConsultasGlobal, uniendo los fragmentos de la tabla Consultas de los esquemas locales y remotos mediante UNION ALL.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Se crea consultas que demuestren transparencia de localización (usuario consulta la vista sin saber dónde están los datos). (Transparencia de localización y de fragmentación.)

Usuario consulta la vista sin saber dónde están los datos:

	23 24	<pre> Probar la vista global SELECT * FROM vw_ConsultasGlobal;</pre>					
90 %	▼	8	22 🛕 0	\uparrow \downarrow	4		
⊞ R	esultado	s e	Mensajes				
	Consulta	ID	CedPacienteID	Fecha	CentrolD	CedMedicolD	
1	CAMB00)1	1900000001	2025-10-01	1	1800000001	
2	CAMB00)2	1900000002	2025-10-02	1	1800000001	
3	CAMB00)3	1900000003	2025-10-03	1	1800000002	
4	CAMB00)4	1900000004	2025-10-07	1	1800000002	
5	CAMB00)5	1900000005	2025-10-09	1	1800000003	
6	CQUI00	1	1900000006	2025-10-04	2	1800000004	
7	CQUI00	2	1900000007	2025-10-05	2	1800000005	
8	CQUI00	3	1900000008	2025-10-06	2	1800000004	
9	CQUI00	4	1900000009	2025-10-08	2	1800000004	
10	CQUI00	5	1900000010	2025-10-10	2	1800000006	
11	CCUE00)1	1900000011	2025-10-01	3	1800000007	
12	CCUE00)2	1900000012	2025-10-02	3	1800000008	
13	CCUE00)3	1900000013	2025-10-03	3	1800000009	
14	CCUE00)4	1900000014	2025-10-04	3	1800000007	
15	CCUE00)5	1900000015	2025-10-05	3	1800000008	
16	CGYE00	1	1900000016	2025-10-01	4	1800000010	
17	CGYE00	2	1900000017	2025-10-02	4	1800000011	
18	CGYE00	3	1900000018	2025-10-03	4	1800000012	
19	CGYE00	4	1900000019	2025-10-04	4	1800000010	
20	CGYE00	5	1900000020	2025-10-05	4	1800000011	

Fig 35. El resultado de la consulta SELECT sobre vw ConsultasGlobal consolida los datos de Ambato, Quito, Cuenca y Guayaquil, demostrando la Transparencia de Localización y Fragmentación al usuario.

Transparencia de localización y de fragmentación:



Fig 36. Consulta a la vista vw ConsultasGlobal con filtro por rango de Fecha. La consulta sigue siendo transparente para el usuario final, quien solo usa la vista, y demuestra que el filtro se aplica correctamente a todos los fragmentos.

El usuario no sabe que los datos están fragmentados (usa solo vw ConsultasGlobal), por lo tanto, se demuestra la Transparencia de Fragmentación.

Además, no sabe dónde están físicamente (Nodo B o Nodo A), por lo que demuestra la Transparencia de Localización.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



6. Consulta distribuida optimizada (10 pts)

El objetivo de esta sección es demostrar la ejecución de una consulta que involucra datos de ambos nodos y explicar cómo se minimiza el movimiento de datos a través de la red, que es el mayor factor de costo en los sistemas distribuidos.

Consulta Distribuida:

Se diseñó una consulta que accede a la vista global (\$vw_ConsultasGlobal\$) pero incluye un filtro por un rango de fecha y una ciudad específica.

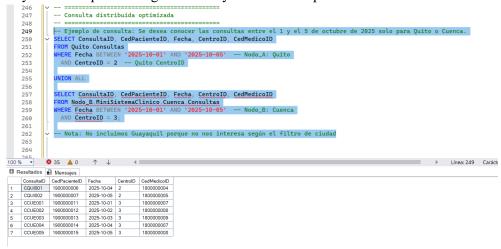


Fig 37. Ejecución de una consulta distribuida que utiliza la vista global vw ConsultasGlobal.

Consulta global con datos distribuidos

Al aplicar un filtro que involucra un predicado de fragmentación (implícitamente, la ciudad) y un predicado de restricción (rango de fecha), la consulta demuestra la capacidad de proceso distribuido.

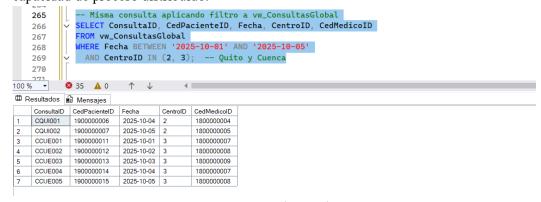


Fig 38. Consulta global con filtros por rango de \$Fecha\$ y ciudad. El resultado consolida los datos filtrados de los fragmentos.

Explicación: La estrategia para minimizar el movimiento de datos en una consulta global distribuida se centra en aplicar las operaciones más restrictivas lo más cerca posible de la fuente de datos es decir el nodo local (Nodo_A), mediante el uso de cláusulas en nodos y esquemas específicos como el la Fig 37, pedir solo las columnas estrictamente necesarias como en la Fig 38 y tener en cuenta el orden de operaciones para asegurar el menor costo de procesamiento distribuido.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



C. Replicación y tolerancia a fallos (opcional fuerte / 20 pts)

7. Replicación de referencia (10 pts)

Se realiza una **Réplica Simple** de todas las tablas hacia otro nodo (**Nodo_C**) para copiar todos los datos que están en el **Nodo_A** y **Nodo_B** y garantizar la **disponibilidad de los datos**.

Preparación de nodos:

Se realiza la configuración para tener un Servidor Enlazado Nodo_C al Nodo_A, lo cual permite que la instancia local (Nodo_A) de SQL Server pueda consultar y manipular datos que residen en una instancia remota (Nodo C).

```
Nodo_A.sql - ...ster (sa (53)) → × Nodo_B.sql - master (sa (78))
                                                                SQLQuery1.sql ...nico (sa (76
   274
   275
                Replicación de referencia
   277
               - En Nodo_A crear linked server hacia la instancia Nodo_C para BackUp
   278
              EXEC sp addlinkedserver
                                                 - Nombre con el que se identifica el servidor remoto
   279
                @server = 'Nodo_C',
                @srvproduct =
                                               -- Nombre del producto (puede dejarse vacío para SQL Server)
   280
                 @provider = 'MSOLEDBSQL',
                                               -- Proveedor OLE DB que permite la conexión (SQL Native Client)
   281
                 @datasrc = 'nodo_c';
                                               -- Dirección IP o nombre del servidor remoto
   282
   283
                login mapping (usar autenticación SOL)
   284
              EXEC sp_addlinkedsrvlogin
   285
                @rmtsrvname =
   286
                 @useself = 'false'
   287
                 @locallogin = NULL,
                @rmtuser = 'sa',
@rmtpassword = '12345Aa!';
   289
   290
```

Fig 39. Configuración del Servidor Enlazado el Nodo_A hacia la instancia de réplica para el respaldo y la alta disponibilidad.

De igual forma se configura un Servidor Enlazado **Nodo_C** al **Nodo_B**:

```
Nodo_A.sql - master (sa (53))
                                  Nodo_B.sql - master (sa (78)) → × SQLQuery1.sql ...nico (sa (76))*
    191
                - Replicación de referencia
    192
    193
    194
                  En Nodo_A crear linked server hacia la instancia Nodo_C para BackUp
               EXEC sp_addlinkedserver
    195
                  @server = 'Nodo_C',
    196
                                                    -- Nombre con el que se identifica el servidor remoto
                                                   -- Nombre del producto (puede dejarse vacío para SQL Server)
-- Proveedor OLE DB que permite la conexión (SQL Native Client)
                  @srvproduct = ''.
    197
                  @provider = 'MSOLEDBSQL',
    198
                  @datasrc = 'nodo_c';
                                                    -- Dirección IP o nombre del servidor remoto
    199
    200
                -- login mapping (usar autenticación SQL)
    202
               EXEC sp_addlinkedsrvlogin
    203
                  @rmtsrvname = 'Nodo_C'
                  @useself = 'false'
    204
                  @locallogin = NULL,
    205
                  @rmtuser = 'sa',
@rmtpassword = '12345Aa!';
    206
```

Fig 40. Configuración del Servidor Enlazado en el **Nodo_B** hacia la instancia de réplica para asegurar la disponibilidad total de los datos.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Creación de Base de datos que contendrá la replicación de datos en Nodo C:

El Nodo_C contendrá los datos de ambas instancias por lo que el modelado de la base que replicara los datos serán una unión de todos los nodos y esquemas:

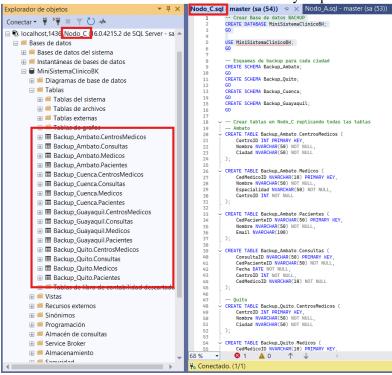


Fig 41. Creación de la base de datos MiniSistemaClinico en el Nodo_C y definición de esquemas de backup y tablas consolidadas para recibir la réplica total de los datos distribuidos.

Replicación Inicial:

Se copia los datos iniciales del Nodo_A y Nodo_B hacia el Nodo_C para mantener la replicación consistente de todos los datos iniciales mediante la sentencia INSERT hacia el nodo remoto Nodo C desde las tablas y esquemas locales.

```
- Control Andre Control Ambato Control Statemaclinico BK. Backup_Ambato. Centros Medicos (CentrolD, Nombre, Ciudad)
- Centrol Ambato. Centros Medicos (CentrolD, Nombre, Ciudad)
- FROM Ambato. Centros Medicos;
- Medicos
- Medic
```

Fig 42. Script de la Replicación Inicial de Datos del Nodo_A hacia el Nodo_C, copiando las estructuras de CentrosMedicos, Medicos, Pacientes y Consultas para establecer una base de réplica consistente.



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



Se ejecutó la misma lógica de inserción para trasladar los datos del Nodo_B hacia el Nodo_C. Esto asegura que el Nodo_C contenga una copia completa y consistente de todos los fragmentos del sistema distribuido antes de implementar los mecanismos de sincronización en tiempo real.

```
- Copiar DATOS INICIALES de Cuenca
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Cuenca CentrosMedicos (CentroID, Nombre, Ciudad)
FROM Cuenca CentrosMedicos;

- Medicos
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Cuenca Medicos (CedMedicoID, Nombre, Especialidad, CentroID)
SELECT CedMedicoID, Nombre, Especialidad, CentroID
FROM Cuenca Medicos;

- Pacientes
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Cuenca Pacientes (CedPacienteID, Nombre, Email)
SELECT CedPacienteID, Nombre, Email
FROM Cuenca. Pacientes
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Cuenca Pacientes (CedPacienteID, Nombre, Email)
FROM Cuenca. Pacientes
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Cuenca Consultas (ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID, CedMedicoID)
FROM Cuenca. Pacientes
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Cuenca Consultas (ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID, CedMedicoID)
FROM Cuenca. Consultas;

- Copiar DATOS INICIALES de Guayaquil
- Copiar DATOS INICIALES de Guayaquil
FROM Guayaquil CentrosMedicos;

- Medicos
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Guayaquil Nedicos (CedMedicoID, Nombre, Ciudad)
SELECT CedMedicoID, Nombre, Ciudad
FROM Guayaquil CentrosMedicos;

- Medicos
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Guayaquil Pacientes (CedPacienteID, Nombre, Email)
SELECT CedPacienteID, Nombre, Email
FROM Guayaquil Nedicos;

- Pacientes
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Guayaquil Pacientes (CedPacienteID, Nombre, Email)
FROM Guayaquil Nedicos;

- Pacientes
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Guayaquil Pacientes (CedPacienteID, Nombre, Email)
FROM Guayaquil Nedicos;

- Consultas
INSERT INTO Nodo C MinisistemaClinicoBK Backup Guayaquil Consultas (ConsultaID, CedPacienteID, Fecha, CentroID, CedMedicoID)
FROM Guayaquil Decientes;
FROM Guayaquil Decientes;
FROM Guayaquil DecienteID, Nombre, Email
FROM G
```

Fig 43. Script para la Replicación Inicial de Datos del Nodo_B (Cuenca y Guayaquil) hacia el Nodo C, consolidando todos los fragmentos del sistema en el nodo de réplica.

Replicación de datos mediante gatillos:

Se implementó un esquema de **Replicación de Datos** utilizando **Triggers** en las tablas. Esta estrategia asegura la **sincronización inmediata** de las operaciones de INSERT, UPDATE y DELETE entre el nodo primario Nodo_A o Nodo_B y el Nodo_C, mejorando la **disponibilidad** de los datos y permitiendo la distribución de la carga de lectura.

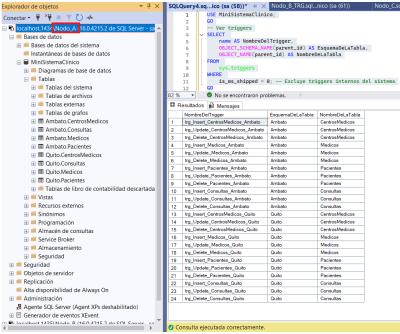


Fig 44. Lista de Triggers implementados en las tablas de los esquemas Ambato y Quito del Nodo_A. Estos gatillos aseguran la sincronización inmediata de las operaciones INSERT, UPDATE y DELETE hacia el Nodo_C.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

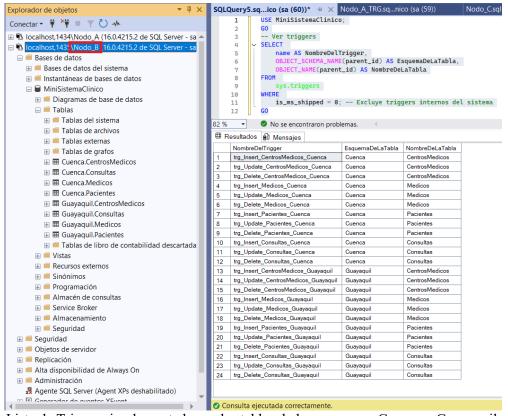


Fig 45. Lista de Triggers implementados en las tablas de los esquemas Cuenca y Guayaquil del Nodo_B. Estos triggers aseguran la sincronización inmediata de las operaciones INSERT, UPDATE y DELETE hacia el Nodo C

Verificación de replicación inmediata:

Para la verificación se realizará una inserción de una Consulta en el Nodo A

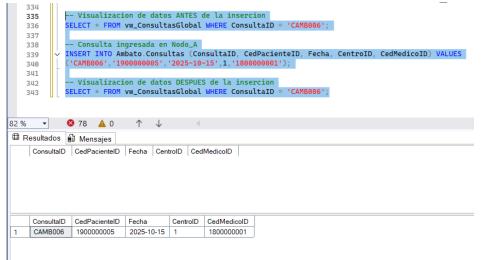


Fig 46. Verificacion de los datos mediante las operaciones de SELECT e INSERT en el Nodo A (Ambato y Quito)

Y se realiza una consulta en el Nodo C para verificar la sincronización de datos:



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



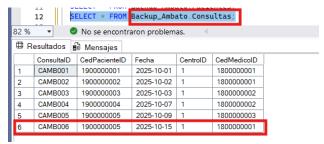


Fig 47 Verificacion de la sincronización en el Nodo_C (respaldo) mediante una consulta en la tabla de Ambato

8. Prueba de fallo y recuperación (10 pts)

Para probar la tolerancia a fallos y la transparencia de replicación/disponibilidad, se simuló la caída de uno de los nodos, ya que gracias a utilizar docker es fácil la Simulación de la caída de un NODO.

Detener el servicio SQL del Nodo A:

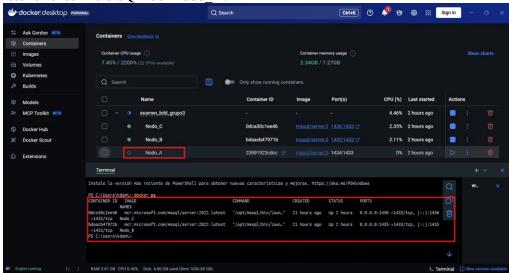


Fig 48. Servidor del Nodo A desactivado en la aplicación Docker Desktop

Mostrar qué consultas siguen funcionando:

Ya que en el Nodo_A se encuentran datos de los esquemas de Quito y Ambato y mientras Nodo A está caído:

• Las tablas locales del **Nodo_B** siguen activas: Cuenca y Guayaquil, por lo tanto, se pueden seguir haciendo consultas.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

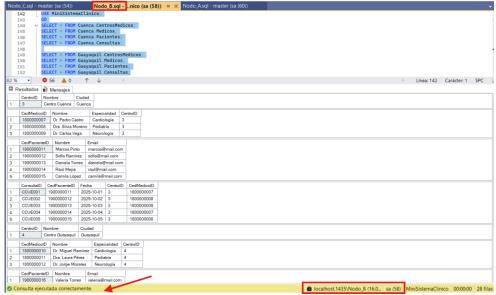


Fig 49. Verificación que los esquemas y las tablas del Nodo_B (Cuenca y Guayaquil) todavía sigue activos a pesar de que el Nodo A fue apagado

• Las consultas globales usando el **Nodo_**C muestran los datos de los nodos que aún están activos y ya replicados:

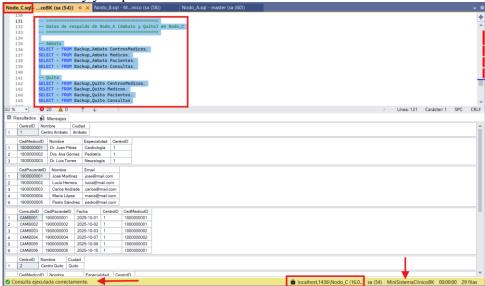


Fig 50. Verificación que las consultas globales y los respaldos funcionan, Nodo_A desactivado pero con los respaldos del Nodo C se puede ver su informacion

Esto demuestra **tolerancia a fallos** ya que, aunque Nodo_A no esté disponible, los datos replicados en Nodo_C permiten continuar con lecturas.

Procedimiento de recuperación:

Como se puede ver antes de caída de Nodo_A se observa 15 registros de todos los datos del esquema Ambato:





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

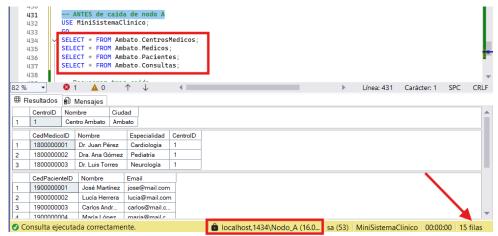


Fig 51. Nodo A antes de ser apagado, con 15 filas de datos

Luego de una inserción al esquema Backup Ambato del Nodo C:

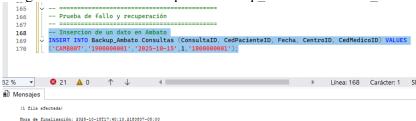


Fig 52. Inserción al esquema del Nodo_C llamado Ambato con el Nodo_A (Ambato y Quito) apagado

Cuando el nodo a vuelva estar disponible ejecutamos el **procedimiento de recuperación** de datos que fueron modificados en el Nodo_C y **mantenemos la sincronización** de **replicas** cuando **falla** un Nodo o se **pierde la conexión**.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

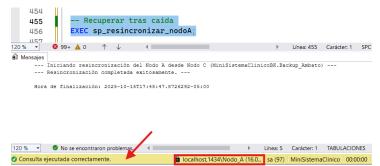


Fig 53. Nodo_A activado se realizará el proceso de recuperación de datos modificados en el respaldo (Nodo C)

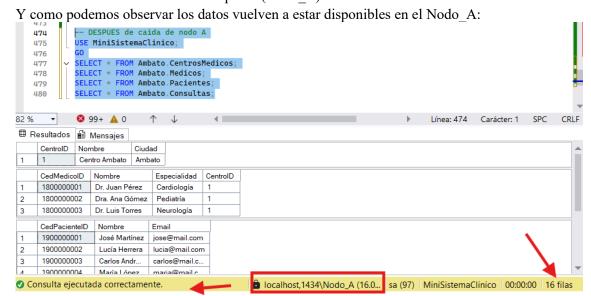


Fig 54. Nodo_A con el procedimiento de recuperación de datos ya listo, mostrando 16 filas después de hacer un SELECT a todas sus tablas, dando a entender que los datos vuelven a estar disponibles y sin ningún fallo mientras el nodo. A estaba apagado

2.7 Resultados obtenidos

El proyecto ha logrado implementar con éxito un sistema de bases de datos distribuido y tolerante a fallos, virtualizado mediante Docker. La estrategia central se basó en la fragmentación horizontal de los datos por ciudades a través de dos nodos lógicos (Nodo_A y Nodo_B), garantizando así la independencia local de las transacciones. Para asegurar una mejor experiencia para el usuario, se implementó una capa global de transparencia mediante vistas. Además, se validó la capacidad de optimizar el rendimiento de las consultas distribuidas. Finalmente, se estableció un tercer nodo de réplica (Nodo_C) con sincronización inmediata vía triggers, demostrando la alta disponibilidad y la tolerancia a fallos del sistema al verificar que las operaciones de lectura se mantuvieron activas y la consistencia de los datos se recuperó tras la simulación de la caída de un nodo principal.

2.8 Habilidades blandas empleadas en la práctica

☐ Liderazgo
\square Comunicación asertiva
☐ La empatía
☐ Pensamiento crítico
☐ Flexibilidad



FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026



- ☐ La resolución de conflictos
- ☐ Adaptabilidad
- □ Responsabilidad

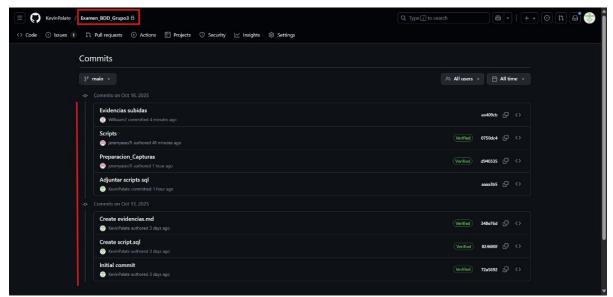


Fig 1. Evidencias Colaborativas

2.9 Conclusiones

En conclusión, el proyecto implementó exitosamente una arquitectura de bases de datos distribuida y de alta disponibilidad. Logramos la fragmentación horizontal de los datos por ciudad en dos nodos (Nodo_A y Nodo_B), lo que optimiza las operaciones locales. El éxito principal fue la creación de una capa de transparencia que, mediante vistas, permite a los usuarios acceder a todos los datos de forma unificada sin conocer su ubicación física. Finalmente, la integración de un tercer nodo de réplica con sincronización inmediata garantizó la tolerancia a fallos. Esto se verificó al simular la caída de un nodo, demostrando que el sistema mantiene la continuidad del servicio y recupera la consistencia de los datos, resultando en una solución robusta y escalable.

2.10 Recomendaciones

Repartir mejor el trabajo: Enviar las consultas de solo lectura (como ver reportes) a la copia de seguridad. Así, los servidores principales se concentran en guardar nuevos datos y el sistema se vuelve más rápido en general.

Usar métodos de copia de seguridad más eficientes: Actualmente usamos triggers para hacer las copias instantáneas, pero estos a veces pueden hacer más lento el guardado de nuevos datos. Lo ideal es cambiar a las herramientas de copia que la base de datos ya trae, que son más rápidas y ligeras al momento de registrar información.





FACULTAD DE INGENIERÍA EN SISTEMAS ELECTRÓNICA E INDUSTRIAL CARRERA DE TECNOLOGÍAS DE LA INFORMACIÓN CICLO ACADÉMICO: AGOSTO 2025 – ENERO 2026

2.11 Referencias bibliográficas

- [1] J. (vijayasimha Br), "Running Microsoft SQL database server with Docker", *Medium*, 04-nov-2024. [En línea]. Disponible en: https://vijayasimhabr.medium.com/running-microsoft-sql-database-server-with-docker-5a879ef06adb. [Consultado: 16-oct-2025].
- [2] WilliamDAssafMSFT, "Crear servidores vinculados SQL Server", Microsoft.com. [En línea]. Disponible en: https://learn.microsoft.com/es-es/sql/relational-databases/linked-servers/create-linked-servers-sql-server-database-engine?view=sql-server-ver17. [Consultado: 16-oct-2025].
- [3] "CREATE TRIGGER (transact-SQL)", Microsoft.com. [En línea]. Disponible en: https://learn.microsoft.com/en-us/sql/t-sql/statements/create-trigger-transact-sql?view=sql-server-ver17. [Consultado: 16-oct-2025].