

Actividad 1. Bases de datos en memoria

DANIELA VIGNAU, Tecnológico de Monterrey, México

CRISTOPHER CEJUDO, Tecnológico de Monterrey, México

HÉCTOR REYES, Tecnológico de Monterrey, México

Este reporte busca profundizar en varios aspectos de las bases de datos en memoria, teniendo como foco el sistema de administración de bases de datos (DBMS) *Kinetica*. También se analiza el rendimiento de la base de datos en cuestión para las operaciones de inserción y consulta.

ACM Reference Format:

Daniela Vignau, Cristopher Cejudo, and Héctor Reyes. 2021. Actividad 1. Bases de datos en memoria. *J. ACM* 1, 1 (January 2021), 5 pages. <https://doi.org/10.1145/nnnnnnn.nnnnnnn>

1 INTRODUCCIÓN

Kinetica es una base de datos distribuida en memoria que permite ingerir, analizar y visualizar datos simultáneamente. Es un DBMS único en el sentido de que aprovecha el rendimiento de la unidad de procesamiento gráfico (GPU) para realizar operaciones con más rapidez que las bases de datos tradicionales.

Al tratarse de una base de datos orientada a columnas diseñada para el procesamiento analítico (OLAP), *Kinetica* está optimizada para manejar grandes volúmenes de datos de alta cardinalidad. Por tanto, no es adecuada como sistema de uso transaccional (OLTP). *Kinetica* organiza los datos de forma estructurada, similar a otras bases de datos relacionales, y los almacena en la memoria RAM o vRAM, en el caso de las GPUs.

2 DESARROLLO

2.1 Arquitectura del DBMS

Kinetica cuenta con una arquitectura distribuida diseñada así para el procesamiento de datos a escala. Un clúster de *Kinetica*, conformado por nodos idénticos, es capaz de ejecutarse en hardware básico, así como en aquellos equipados con GPU. Uno de esos nodos es seleccionado para ser el nodo de agregación principal. En la Fig. 1 se muestra un diagrama de la arquitectura de *Kinetica*.

2.2 Tipo de almacenamiento utilizado

La interfaz API nativa a *Kinetica* para el almacenamiento de datos es de tipo objeto; cada uno de ellos es una fila en la tabla.

Authors' addresses: Daniela Vignau, Tecnológico de Monterrey, México; Cristopher Cejudo, Tecnológico de Monterrey, México; Héctor Reyes, Tecnológico de Monterrey, México.

Permission to make digital or hard copies of all or part of this work for personal or classroom use is granted without fee provided that copies are not made or distributed for profit or commercial advantage and that copies bear this notice and the full citation on the first page. Copyrights for components of this work owned by others than ACM must be honored. Abstracting with credit is permitted. To copy otherwise, or republish, to post on servers or to redistribute to lists, requires prior specific permission and/or a fee. Request permissions from permissions@acm.org.

© 2021 Association for Computing Machinery.

0004-5411/2021/1-ART \$15.00

<https://doi.org/10.1145/nnnnnnn.nnnnnnn>

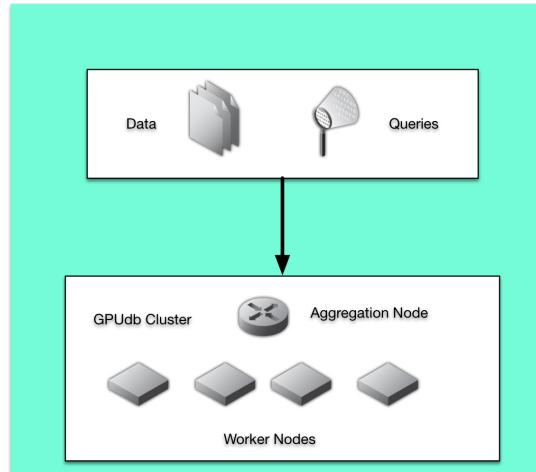


Fig. 1. Arquitectura del DBMS

2.3 Representación en memoria

Dado que el tipo de almacenamiento utilizado por Kinetica es orientado a columnas, la representación en memoria es secuencial. Así, cada registro de una columna va después del otro, e inmediatamente después de terminar esa columna, comienza la siguiente.

2.4 Mecanismos de compresión

Es posible aplicar diferentes mecanismos de compresión a las columnas de las tablas de Kinetica. De manera predeterminada, las columnas son almacenadas sin compresión. En el caso de que se compriman, permanecen en ese estado hasta que son utilizadas. Cuando se recuperan los datos, se realiza una copia temporal de los datos descomprimidos, la cual es descartada una vez que ya no se utiliza.

Kinetica admite cuatro configuraciones de compresión diferentes que varían según su velocidad:

- Ninguna (predeterminado)
- snappy: Altas velocidades de compresión y descompresión
- lz4: Alta velocidad de compresión, mayor velocidad de descompresión
- lz4hc: Menores velocidades de compresión y descompresión

2.5 Particionamiento

Los datos de una tabla pueden ser sometidos a un particionamiento para optimizar el rendimiento y el manejo de datos. Los esquemas de particionamiento permitidos en Kinetica son los siguientes:

- *Rango*: Las particiones por rango de datos se definen a partir de un rango donde todos los registros con una llave de partición de ese rango son asignados a esa partición.
- *Intervalo*: Las particiones por intervalo se definen como intervalos numéricos o intervalos basados en el tiempo. Todos los registros cuya llave de partición está dentro del intervalo, o en el rango inferior, son asignados a esa partición.
- *Lista*: Las particiones por lista pueden ser manuales o automáticas, donde, en general, cuando los registros cuyos valores de la llave de partición estén dentro de la lista prefijada, son asignados a esa partición.

- *Hash*: Las particiones por hash se definen por un número exacto de particiones, donde cada uno de los registros es asignado a una partición basado en el hash de la llave de partición.
- *Series*: El particionamiento por serie segmenta los datos en una secuencia de particiones alojadas de manera dinámica.

2.6 Operaciones DML

2.6.1 *Operación de inserción*. En lo que respecta a la operación `INSERT`, Kinetica admite dos tipos de formato:

- `INSERT INTO . . . VALUES`: Se utiliza para insertar registros con valores literales en una tabla.

```
INSERT INTO example.employee (
    id ,
    dept_id ,
    manager_id ,
    first_name ,
    last_name ,
    sal ,
    hire_date )
VALUES
    (1 , 1 , null , 'Anne' , 'Arbor' , 200000 , '2000-01-01')
```

- `INSERT INTO . . . SELECT`: Se utiliza para insertar registros de una tabla existente.

```
INSERT INTO example.employee (
    id ,
    dept_id ,
    manager_id ,
    first_name ,
    last_name ,
    sal )
SELECT id , dept_id , manager_id , first_name , last_name , sal
FROM example.employee
WHERE hire_date >= '2000-01-01'
```

De forma predeterminada, Kinetica descartará cualquier registro a insertar cuya llave primaria coincida con la de un registro existente.

2.6.2 *Operación de actualización*. Por otro lado, la operación `UPDATE` permite asignar un nuevo valor constante a una columna mediante el formato `UPDATE . . . SET . . . WHERE`.

```
UPDATE example.employee
SET
    sal = sal * 1.10 ,
    manager_id = 3
WHERE id = 5
```

2.6.3 *Operación de eliminación*. Finalmente, la operación `DELETE` permite eliminar registros de una tabla mediante el formato `DELETE FROM . . . WHERE`.

```
DELETE
FROM example . employee
WHERE id = 6
```

2.7 Buffer diferencial y proceso de mezcla

No se encontró información sobre la implementación del buffer diferencial y el proceso de mezcla en Kinetica.

2.8 Reconstrucción de tuplas

No se encontró información sobre el proceso de reconstrucción de tuplas en Kinetica.

2.9 Tipos de *join*

Con Kinetica, es posible conectar datos relacionados entre dos o más tablas a través de *join views*. Los tipos de *join* permitidos se enlistan a continuación:

- *Inner*: Regresa los registros que coinciden entre dos tablas.
- *Left*: Regresa los registros que coinciden entre dos tablas, así como los registros de la tabla izquierda cuyos registros no coinciden con la tabla derecha.
- *Right*: Regresa los registros que coinciden entre dos tablas, así como los registros de la tabla derecha cuyos registros no coinciden con la tabla izquierda.
- *Full outer*: Regresa los registros que coinciden entre dos tablas, así como los que no tienen relación con la otra tabla.
- *Cross*: Regresa todos los registros de una tabla junto con su registro correspondiente de la otra tabla.

Asimismo, hay dos tipos de ejecución para los *joins*:

- *Native joins*: Realiza un aislamiento de la operación *join* y crea un *join view* nativo a Kinetica.
- *SQL joins*: Se realiza automáticamente cuando una base de datos recibe una consulta SQL con la cláusula JOIN.

Dependiendo del tipo de *join* usado, la memoria se verá afectada negativamente. Kinetica busca constantemente la forma de crear el *join* más eficiente posible.

2.10 Logging

Kinetica mantiene un registro que almacena información como interacciones de la base de datos, *startup/shutdown*, errores, etc. Este registro se puede configurar para almacenar información que no está predeterminada.

2.11 Respaldos y recovery

Existe una herramienta para la administración, configuración e instalación de Kinetica llamada *KAgent*, la cual también simplifica el proceso de respaldo y *recovery* de una base de datos en Kinetica.

Se puede realizar un de todos los datos de la base de datos de forma automática, es decir, siguiendo un programa preestablecido, o cuando el usuario así lo requiera. Las copias de seguridad se almacenan localmente para cada uno de los nodos dentro del clúster.

2.12 Manejo de transacciones

2.13 *Cold/Hot Store*

2.14 Manejo de datos históricos

3 RESULTADOS

4 CONCLUSIONES