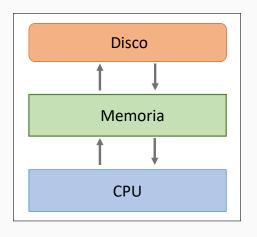
# ANÁLISIS DE DATOS MASIVOS

### SISTEMA DE ALMACENAMIENTO Y PROCESAMIENTO DISTRIBUIDO

Blanca Vázquez 26 de agosto de 2024

# MODELO BÁSICO COMPUTACIONAL

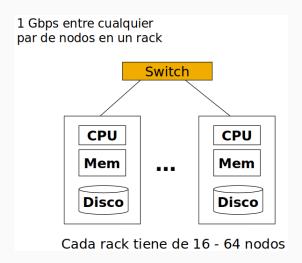


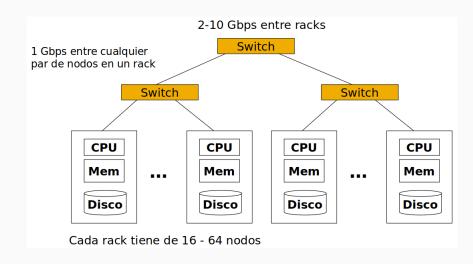
## MOTIVACIÓN: GOOGLE

- · Total de páginas web = +20 billones
- · Tamaño promedio de cada página web = 20 KB
- +20 billones \* 20 KB = +400 TB
- Ancho de banda = 1 computadora lee 30-35 MB/sec desde disco
- Tiempo para <u>leer</u> = +11 millones de segundos = 4.6 meses!!

## MOTIVACIÓN: GOOGLE

- · Total de páginas web = +20 billones
- · Tamaño promedio de cada página web = 20 KB
- +20 billones \* 20 KB = +400 TB
- Ancho de banda = 1 computadora lee 30-35 MB/sec desde disco
- · Número de discos =10,000
- Tiempo para <u>leer</u> = 1,100 de segundos = 1 h aproxidamente!!





 En el 2011, se estimó que google tenía un centro de datos con alrededor de 1 millón de nodos http://bit.ly/Shh0R0



Imagen tomada de J. Leskovec, A. Rajaraman, J. Ullman: Mining of Massive Datasets, http://www.mmds.org

#### RETOS EN CLUSTER COMPUTING

- 1. Fallo en los nodos
- 2. Cuellos de botella en la red
- 3. La programación distribuida es difícil

#### RETO 1: FALLO EN LOS NODOS

- Contexto
  - Un nodo puede estar activo hasta por 3 años (1,000 días)
  - 1000 nodos en un clúster >> 1 fallo por día
  - · 1M de nodos en un clúster >> 1000 fallas por día

#### RETO 1: FALLO EN LOS NODOS

- Contexto
  - Un nodo puede estar activo hasta por 3 años (1,000 días)
  - · 1000 nodos en un clúster >> 1 fallo por día
  - 1M de nodos en un clúster >> 1000 fallas por día
- ¿Cómo almacenar los datos persistentemente y mantenerlos disponibles si los nodos fallan?

#### RETO 1: FALLO EN LOS NODOS

- Contexto
  - Un nodo puede estar activo hasta por 3 años (1,000 días)
  - · 1000 nodos en un clúster >> 1 fallo por día
  - · 1M de nodos en un clúster >> 1000 fallas por día
- ¿Cómo almacenar los datos persistentemente y mantenerlos disponibles si los nodos fallan?
- ¿Cómo lidiar con las fallas de un nodo durante un cálculo de larga ejecución?

#### RETO 2: CUELLOS DE BOTELLA EN LA RED

- · Ancho de banda de la red = 1 Gbps
- Supongamos que tenemos 10 TB de datos, ¿cuánto tiempo nos tomará moverlos?

# RETO 3: LA PROGRAMACIÓN DISTRIBUIDA ES DIFÍCIL

• Es necesario un modelo que oculte la complejidad posible de la programación distribuida

#### RETOS EN CLUSTER COMPUTING

- 1. Fallo en los nodos
- 2. Cuellos de botella en la red
- 3. La programación distribuida es difícil

# Solución: ¡¡MapReduce!!

#### **MAPREDUCE**

MapReduce es un sistema de programación que permite atender los tres retos del cómputo en clúster.

- Almacenamiento redundante en múltiples nodos para garantizar persistencia y disponibilidad
- 2. Minimiza los problemas de cuello de botella
- 3. Proporciona una modelo simple de programación ocultando las cuestiones complejas inherentes

#### INFRAESTRUCTURA DE ALMACENAMIENTO REDUNDANTE

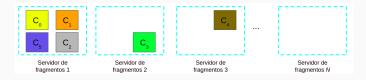
#### · Sistema de archivo distribuido

- Proporciona un nombre de archivo global, persistencia y disponibilidad.
- · Ejemplos: Google GFS, Hadoop HDFS
- · Patrones de uso típico
  - · Archivos grandes (100s de GB o TB)
  - · Los datos raramente son actualizados en su lugar

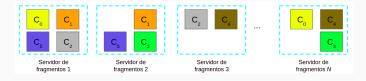
- Los datos se guardan en fragmentos (chunks) que se distribuyen entre los nodos
- · Cada fragmento se replica en diferentes nodos
  - · Se garantiza la persistencia y la disponibilidad



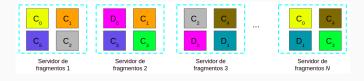
- Los datos se guardan en fragmentos (chunks) que se distribuyen entre los nodos
- · Cada fragmento se replica en diferentes nodos
  - · Se garantiza la persistencia y la disponibilidad



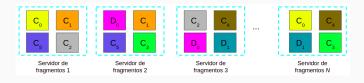
- Los datos se guardan en fragmentos (chunks) que se distribuyen entre los nodos
- · Cada fragmento se replica en diferentes nodos
  - · Se garantiza la persistencia y la disponibilidad



- Los datos se guardan en fragmentos (chunks) que se distribuyen entre los nodos
- · Cada fragmento se replica en diferentes nodos
  - · Se garantiza la persistencia y la disponibilidad



- Los datos se guardan en fragmentos (chunks) que se distribuyen entre los nodos
- · Cada fragmento se replica en diferentes nodos
  - · Se garantiza la persistencia y la disponibilidad



 Los servidores de fragmentos actúan como servidores de cómputo

- Servidores de fragmentos
  - · Un archivo se divide en fragmentos contínuos (16-64 MB)
  - · Cada fragmento es replicado (2 o 3 veces)
  - El sistema trata de mantener las réplicas en diferentes racks

## Servidores de fragmentos

- · Un archivo se divide en fragmentos contínuos (16-64 MB)
- · Cada fragmento es replicado (2 o 3 veces)
- El sistema trata de mantener las réplicas en diferentes racks

#### Nodo maestro

- · Almacena metadatos
- · Este nodo maestro puede replicarse

## Servidores de fragmentos

- · Un archivo se divide en fragmentos contínuos (16-64 MB)
- · Cada fragmento es replicado (2 o 3 veces)
- El sistema trata de mantener las réplicas en diferentes racks

#### Nodo maestro

- · Almacena metadatos
- Este nodo maestro puede replicarse

#### · Biblioteca cliente

- Habla con el maestro para encontrar los servidores de fragmentos
- Conecta directamente hacia los servidores de fragmentos para acceder a los datos

## ¿POR QUÉ ES IMPORTANTE UN HDFS?



Imagen tomada de https://www.sas.com/es\_pe/insights/big-data/hadoop.html

#### COMPONENTES DEL ECOSISTEMA DE HADOOP

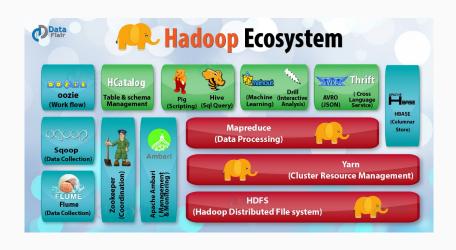


Imagen tomada de https://bit.ly/2JgZwjx

#### **APACHE HIVE**

Es un sistema de almacenamiento de datos de código abierto para consultar y analizar grandes conjuntos de datos almacenados en archivos Hadoop.

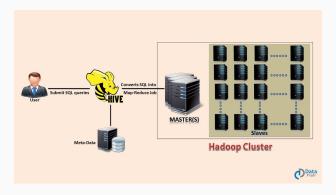


Imagen tomada de https://bit.ly/2JgZwjx