

# ANÁLISIS DE DATOS MASIVOS

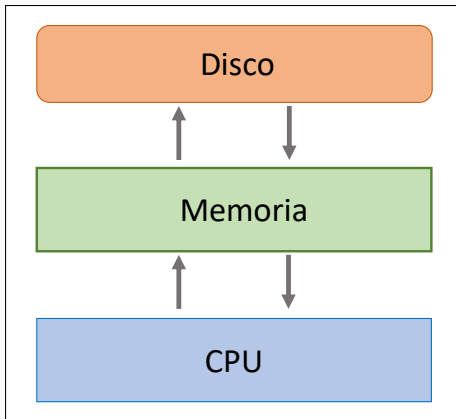
## SISTEMA DE ALMACENAMIENTO Y PROCESAMIENTO DISTRIBUIDO

---

Blanca Vázquez

23 de enero de 2025

# MODELO BÁSICO COMPUTACIONAL

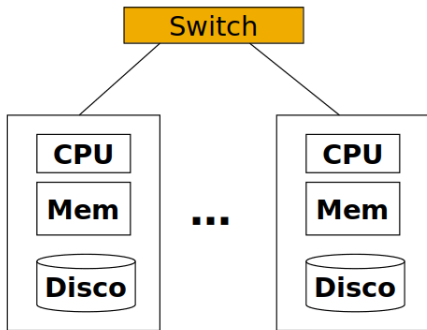


- Total de páginas web = +20 billones
- Tamaño promedio de cada página web = 20 KB
- +20 billones \* 20 KB = +400 TB
- Ancho de banda = 1 computadora lee 30-35 MB/sec desde disco
- Tiempo para leer = +11 millones de segundos = 4.6 meses!!

- 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 leer = 1,100 de segundos = 1 h aproximadamente!!

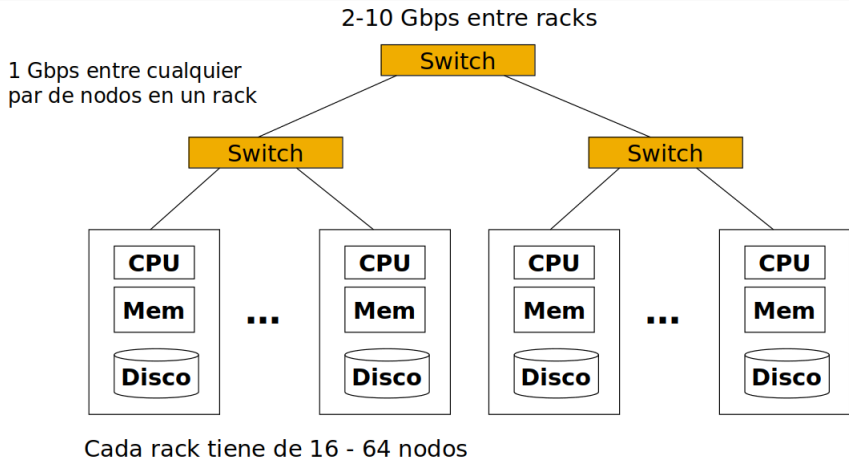
# ARQUITECTURA DE CLÚSTER

1 Gbps entre cualquier  
par de nodos en un rack



Cada rack tiene de 16 - 64 nodos

# ARQUITECTURA DE CLÚSTER



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

# ARQUITECTURA DE CLÚSTER



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



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

- 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

- 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

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

**Solución: ¡¡MapReduce!!**

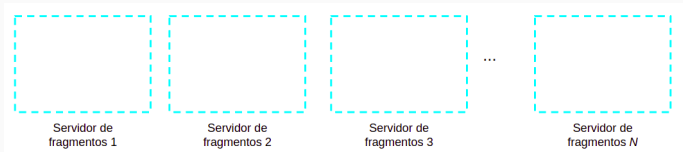
MapReduce es un sistema de programación que permite atender los tres retos del cómputo en clúster.

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



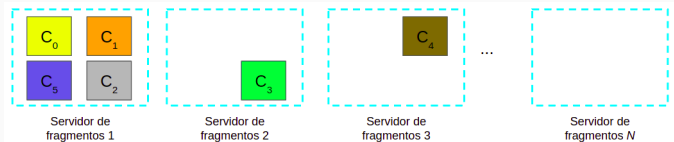
- **Sistema de archivo distribuido**
  - Proporciona un nombre de archivo global, persistencia y disponibilidad.
  - Ejemplos: Google GFS, Hadoop HDFS
- **Patrones de uso típico**
  - Archivos grandes (100s de GB o TB)
  - Los datos raramente son actualizados en su lugar

- 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



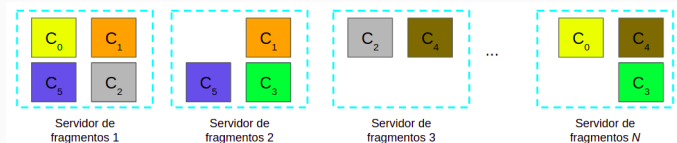
# SISTEMA DE ARCHIVOS DISTRIBUIDO

- 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



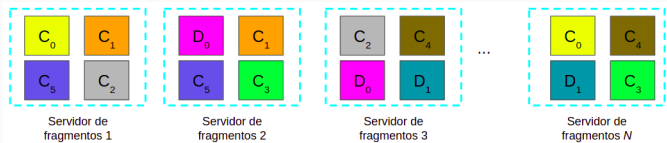
# SISTEMA DE ARCHIVOS DISTRIBUIDO

- 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



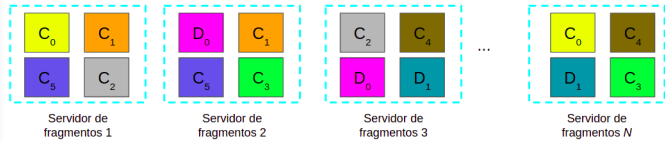
# SISTEMA DE ARCHIVOS DISTRIBUIDO

- 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



# SISTEMA DE ARCHIVOS DISTRIBUIDO

- 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 continuos (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 continuos (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 continuos (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?

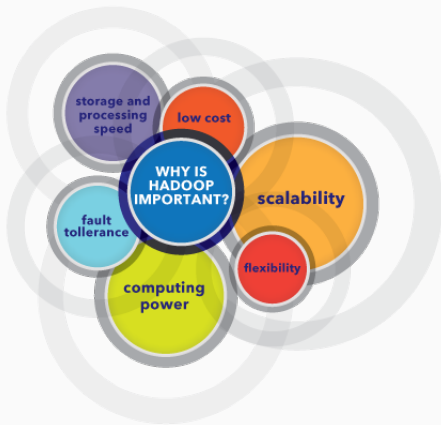


Imagen tomada de [https://www.sas.com/es\\_pe/insights/big-data/hadoop.html](https://www.sas.com/es_pe/insights/big-data/hadoop.html)

# COMPONENTES DEL ECOSISTEMA DE HADOOP

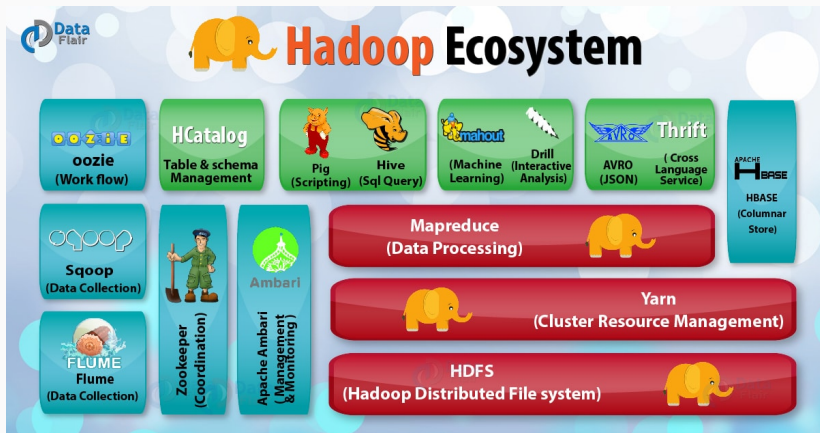


Imagen tomada de <https://bit.ly/2JgZwjx>

# APACHE HIVE

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

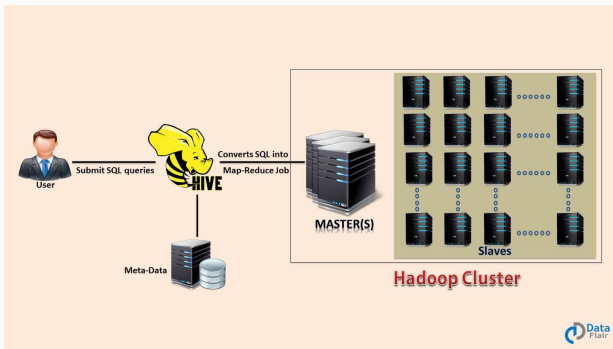


Imagen tomada de <https://bit.ly/2JgZwjx>