

Решение – Упражнение HiveQL, создание и работа с внешними таблицами на данных IMDb

HDFS и Hive QL упражнения - IMDB

- 1. Выполните все действия на слайдах выше
- 2. Скачать https://datasets.imdbws.com/name.basics.tsv.gz
- 3. Создать каталог HDFS /user/hadoop/imdb/name_basics/ для файла name.basics.tsv
- 4. Создайте внешнюю Hive таблицу name_basics для name.basics.tsv
- 5. Используйте HiveQL, чтобы ответить на следующие вопросы::
 - а) Сколько фильмов и сериалов находится в наборе данных IMDB?
 - b) Кто самый молодой актер/сценарист/... в наборе данных?
 - c) CO3Дайте CПИСОК (tconst, original_title, start_year, average_rating, num_votes), КОТОРЫЙ СОССТОИТ ИЗ:
 - фильм выщел в 2010 году или позднее;
 - фильм имеет средний рейтинг, равный или превышающий 8,1
 - проголосовали более 100 000 раз
 - d) Сколько фильмов находится в списке с)?

HDFS и Hive QL упражнения - IMDB

- 5. Используйте **HiveQL**, чтобы ответить на следующие вопросы::
 - е) Мы хотим знать, какие годы были великими для кинематографа.

Создайте список с одной строкой в год и соответствующим количеством фильмов, которые:

- имеют средний рейтинг выше 8;
- были проголосованы более 100 000 раз в порядке убывания количества фильмов.

Предварительные требования:



- Запустить экземпляр ВМ
- Pull docker container marcelmittelstaedt/hive base:latest
- Start docker container:

```
docker run -dit --name hive_base_container -p 8088:8088 -p
9870:9870 -p 9864:9864 marcelmittelstaedt/hive base:latest
```

- Get into docker container
- Start Hadoop and Hive Shell:
 - -start-all.sh
 - -hive

Задание 1-4:



1. Скачиваем и распаковываем данные https://datasets.imdbws.com/name.basics.tsv.gz

wget https://datasets.imdbws.com/name.basics.tsv.gz gunzipname.basics.tsv.gz

2. Создаем HDFS каталог /user/hadoop/imdb/name_basics/ для файла name.basics.tsv

hadoop fs -mkdir /user/hadoop/imdb/name_basics

3. Перемещаем TSV-файл в HDFS каталог

hadoop fs -put name.basics.tsv /user/hadoop/imdb/name_basics/name.basics.tsv

Задание 1-4:



4. Create Hive Table name_basics:

```
hive > CREATE EXTERNAL TABLE IF NOT EXISTS name_basics(
    nconst STRING,
    primary_name STRING,
    birth_year INT,
    death_year STRING,
    primary_profession STRING,
    known_for_titles STRING
    ) COMMENT 'IMDb Actors' ROW FORMAT DELIMITED FIELDS TERMINATED BY '\t' STORED
    AS TEXTFILE LOCATION '/user/hadoop/imdb/name_basics'
TBLPROPERTIES ('skip.header.line.count'='1');
```

Задание 5:



а) Сколько фильмов и сколько сериалов содержится в наборе данных IMDB?

```
hive > SELECT m.title_type, count(*)
FROM title_basics m GROUP BY m.title_type;
```

b)Кто самый молодой актер/сценарист/... в наборе данных?

```
SELECT * FROM name_basics n
WHERE n.birth_year = ( SELECT MAX(birth_year) FROM
name_basics);
```

Задание 5:

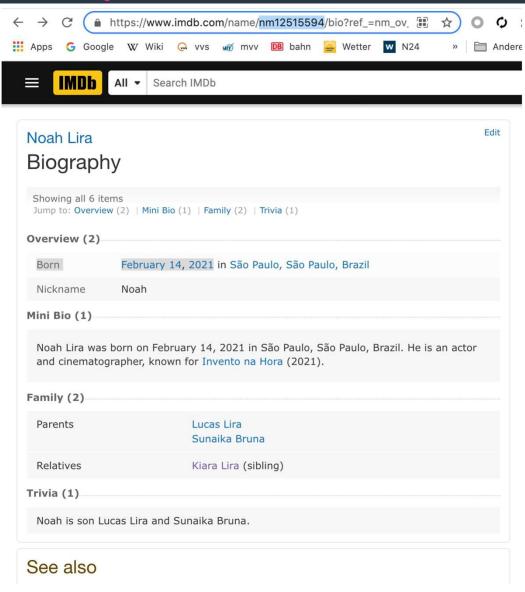


а) Сколько фильмов и сколько сериалов содержится в наборе данных IMDB?

```
hive > SELECT m.title_type, count(*)
FROM title basics m GROUP BY m.title type;
```

b)Кто самый молодой актер/сценарист/... в наборе данных?

```
SELECT * FROM name_basics n
WHERE n.birth_year = ( SELECT MAX(birth_year) FROM
name_basics);
```





Задание 5:



- C) Создать список (m.tconst, m.original_title, m.start_year, r.average_rating, r.num_votes) фильмов, включающий следующие элементы:
- Фильм вышел в 2010 году или позднее.
- Фильм имеет средний рейтинг равный или выше 8,1.
- проголосовали за фильм более 100 000 раз.

```
hive > SELECT m.tconst, m.original_title, m.start_year, r.average_rating, r.num_votes FROM title_basics m JOIN title_ratings r on (m.tconst = r.tconst)

WHERE r.average_rating >= 8.1 and m.start_year >= 2010 and m.title_type = 'movie' and r.num_votes > 100000

ORDER BY r.average_rating desc, r.num_votes DESC;
```



Задание 5:

d) Сколько фильмов в списке с)

```
hive > SELECT count(*)
FROM title_basics m JOIN title_ratings r on (m.tconst = r.tconst)
WHERE r.average_rating >= 8.1 and m.start_year >= 2010 and m.title_type = 'movie'
and r.num_votes > 100000;
```



Задание 5:

- d) Мы хотим знать, какие годы были великими для кино. Создайте список с одной строкой в год и соответствующим количеством фильмов, которые:
- имеют средний рейтинг выше 8
- проголосовали за фильм более 100 000 раз в порядке убывания по количеству фильмов.

```
hive > select m.start_year, count(*)

FROM title_basics m JOIN title_ratings r on (m.tconst = r.tconst)
WHERE r.average_rating > 8 AND m.title_type = 'movie'
AND r.num_votes > 100000
GROUP BY m.start_year
ORDER BY count(*) DESC;
```



Задание 5:

d) Итак, 1995 год кажется действительно хорошим годом для кино, было выпущено 8 действительно хороших фильмов, но какие?

```
hive > SELECT
```

```
m.tconst, m.original_title, m.start_year, r.average_rating,
    r.num_votes

FROM title_basics m JOIN title_ratings r ON (m.tconst = r.tconst)

WHERE
    r.average_rating > 8 AND m.title_type = 'movie'
    AND r.num_votes > 100000 AND m.start_year = 1995

ORDER BY r.average rating DESC;
```



Введение в модели данных и доступ

Реляционная модель данных

Originally introduced by Edgar Frank Codd in 1970



Разработчики/пользователи могут легко указать, какую информацию содержит база данных и какую информацию они хотят получить.

База данных позаботится об описании, хранении и извлечении данных

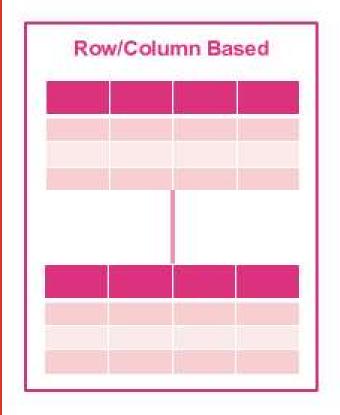
Идея: скрыть детали реализации (представление данных в хранилище данных)

Путем предоставления: декларативного и читаемого на схеме интерфейса

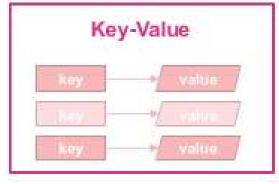
Модели данных (реляционные/нереляционные)

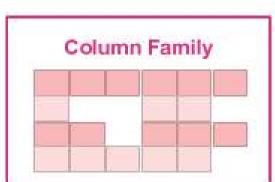


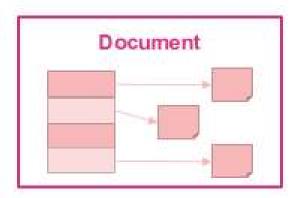
RELATIONAL

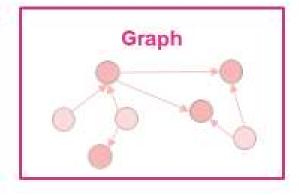


NON-RELATIONAL







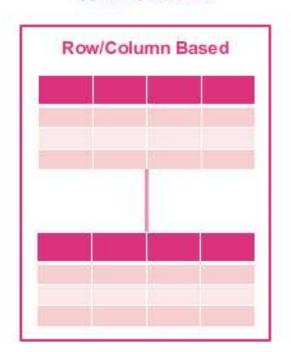


Реляционная модель данных

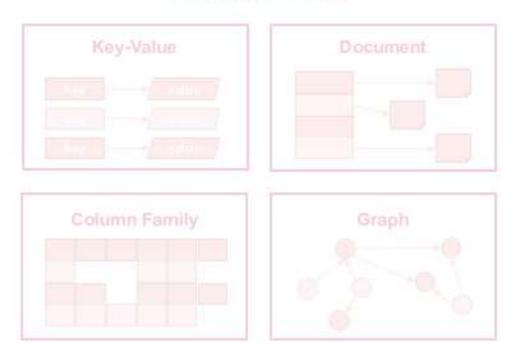
Originally introduced by Edgar Frank Codd in 1970



RELATIONAL



NON-RELATIONAL



Идея: скрыть детали реализации (представление данных в хранилище данных) **Путем предоставления:** декларативного и читаемого на схеме интерфейса

Реляционная модель данных

Originally introduced by Edgar Frank Codd in 1970



Разработчики/пользователи могут легко указать, какую информацию содержит база данных и какую информацию они хотят получить.

База данных позаботится об описании, хранении и извлечении данных

Идея: скрыть детали реализации (представление данных в хранилище данных)

Путем предоставления: декларативного и читаемого на схеме интерфейса

Реляционная модель данных — список программного обеспечения



List of Software [edit]

- 4th Dimension
- Adabas D
- Alpha Five
- Apache Derby
- Aster Data
- Amazon Aurora
- Altibase
- CA Datacom
- · CA IDMS
- Clarion
- ClickHouse
- Clustrix
- · CSQL
- CUBRID
- DataEase
- Database Management Library
- Dataphor

- dBase
- Derby aka Java DB
- · Empress Embedded Database
- EXASolution
- EnterpriseDB
- eXtremeDB
- FileMaker Pro
- Firebird
- FrontBase
- Google Fusion TablesGreenplum
- GroveSite
- H2
- Helix database
- HSQLDB
- IBM DB2
- · IBM Lotus Approach

- IBM DB2 Express-C
 - Infobright
 - Informix
 - Ingres
 - InterBase
 - InterSystems Caché
 - LibreOffice Base
 - Linter
 - MariaDB
 - MaxDB
 - MemSQL
 - Microsoft Access
 - Microsoft Jet Database Engine (part of Microsoft Access)
 - Microsoft SQL Server
 - Microsoft SQL Server Express
 - SQL Azure (Cloud SQL Server)

- Microsoft Visual FoxPro
- Mimer SQL
- MonetDB
- mSQL
- MySQL
- Netezza
- NexusDB
- NonStop SQL
- NuoDB
- Omnis Studio
- Openbase
- OpenLink Virtuoso (Open Source Edition)
- OpenLink Virtuoso Universal Server
- OpenOffice.org Base
- Oracle
- · Oracle Rdb for OpenVMS

- Panorama
- Polyhedra
- PostgreSQL
- Postgres Plus Advanced Server
- Progress Software

Pervasive PSQL

- RDM Embedded
- RDM Server
- R:Base
- SAND CDBMS
- . SAP HANA
- SAP Adaptive Server Enterprise
- SAP IQ (formerly known as Sybase IQ)
- SQL Anywhere (formerly known as Sybase Adaptive Server Anywhere and Watcom SQL)
- solidDB

- SQLBase
- SQLite
- SQream DB
- SAP Advantage Database Server (formerly known as Sybase Advantage Database Server)
- Teradata
- Tibero
- TimesTen
- Trafodion
- txtSQL
- Unisys RDMS 2200
- UniData
- UniVerse
- Vectorwise
- Vertica
- VoltDB

https://en.wikipedia.org/wiki/List_of_relational_database_management_systems

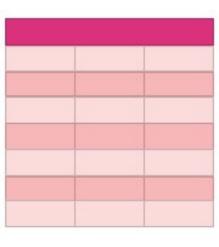
Реляционная модель данных — на основе строк(Row) и столбцов(Column-Based)



Row-Based:

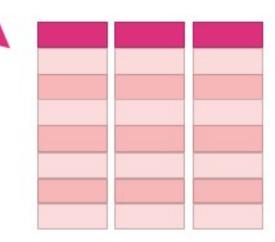
- → строки хранятся непрерывно
 → Oracle, IBM DB2, Microsoft SQL Server, MySQL





Column-Based:

- → столбцы хранятся непрерывно
- → Hbase, Parquet, SAP HANA, Teradata



Реляционная модель данных — на основе строк(Row) и столбцов(Column-Based)



Operation	Row-Based	Column-Based
Compression	Low	High
Column Scans	Slow (Multiple Reads)	Fast (One Read)
Insert Of Records	Fast (One Insert)	Slow (Multiple Inserts)
Single Record Queries	Fast (One Read)	Slow (Multiple Reads)
Single Column Aggregation	Slow (Full Table Scan)	Fast (Only Column Scan)
Typical Use Cases	Transactional	Analytical

Реляционная модель данных — SQL



Strenghts:

- Consistency → ACID
- Universal → a lot of data types, linked and unlinked data, "Independence" of RDBS
- Strict Schema → Data Quality (Garbage-In Garbage-Out), Error Prevention, Compression

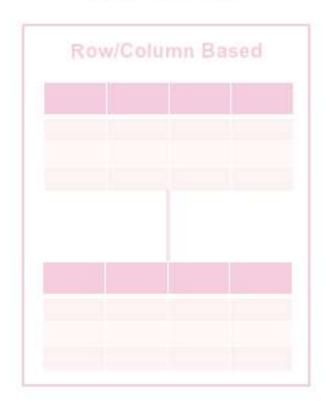
Weaknesses:

- Strict Schema:
 - → needs to be altered at any data format change
 - data needs to be migrated
- Object-Relational-Impedance Mismatch:
 - E.g. objects, structs, ...
 - needs ORMs
 - usually slows and complicates data access

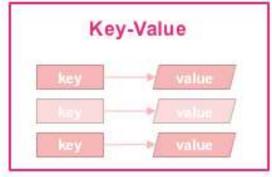
Нереляционная модель данных

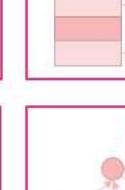


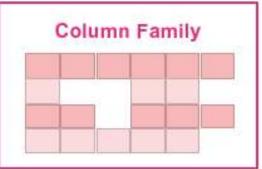
RELATIONAL

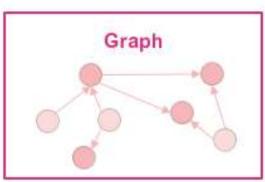


NON-RELATIONAL





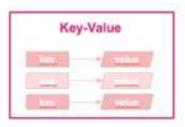




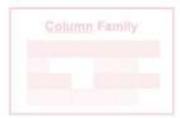
Document

Нереляционная модель данных — ключ-значение











Examples:

- Redis,
- BerkeleyDB,
- VoldemortDB,
- ArangoDB,
- Riak, ...

- Strenghts:

- fast queries (value lookups)
- fast inserts (key-value pairs)
- easy to replicate and distribute (consistent hashing)

Weaknesses:

- no or less efficient and slow:
 - aggregation
 - filtering
 - joining
 - → needs to be done by application

Нереляционная модель данных — MapReduce

MapReduce = парадигма программирования и соответствующая (моско городо реализация для параллельной обработки и генерации больших наборов универ данных, распределенных в кластере.

- первоначально представлено Джеффри Дином и Санджаем Гемаватом (Google Inc.) в2004 г.
- MapReduce не является ни декларативным языком, ни императивным языком программирования, это нечто среднее
- Парадигма основана на указании:
- map function, выполняющая фильтрацию и сортировку, в результате промежуточный набор пар ключ/значение объединяет
- reduce function все промежуточные значения, связанные с одним и тем же ключом.

Задания MapReduce автоматически распараллеливаются и выполняются на нескольких узлах кластера



Введение в проблемы распределенных систем BIG DATA: маркеры и разметка данных

Основы маркерного обозначения данных, разметка данных по диапазону ключей и хэшу, секционирование вторичных индексов, повторная балансировка и поиск разделов

Зачем необходимо разбиение или маркер данных (репликация)?

Разбиение или маркер данных — это процесс непрерывного разделения данных на подмножества и распределения их по нескольким узлам в системе данных. Обычно каждая запись или документ в многораздельной системе данных распространяется и напрямую назначается определенному разделу. Разбиение необходимо для:

московский городской университет мгпу

:Масштабируемость и производительность. Распределение данных по нескольким узлам, например, повышение производительности операций чтения/записи и пропускной способности, поскольку запросы на чтение/запись могут распределяться по нескольким узлам и обрабатываться одновременно. Таким образом, можно распараллелить ввод-вывод (диск), вычислительную мощность (ЦП), а также масштабировать использование памяти, необходимой для выполнения определенной операции над частью набора данных.

Низкая задержка: с помощью секционирования можно размещать данные рядом с тем местом, где они используются (пользовательские или потребительские приложения).

Доступность: даже если некоторые узлы выходят из строя, только часть данных находится в автономном режиме.

Репликация VS разбиение(разделения)



	Репликация	Разбиение(разделения)	
Хранилище:	копии одних и тех же данных на нескольких узлах	подмножества (разделы) на нескольких узлах	
Представление:	избыточность	распределение	
Масштабируемость:	параллельный ввод-вывод	потребление памяти	
Доступность:	узлы могут взять на себя нагрузку отказавших узлов	сбои узлов затрагивают только части данных	
Разные цели, но обычно используются вместе			

Разбиение — избегайте путаницы в терминах

Чтобы избежать путаницы с термином «раздел» или «разделение», давайте перечислим некоторые другие термины, которые часто используются как синонимы:



- shards/sharding (например, MongoDB, ElasticSearch или RethinkDB)
- - Vnodes/Virtual Nodes (например, Riak или Cassandra)
- region (например, HBase)
- tablet (например, BigTable)
- - vBucket (например, Couchbase)
- Разделение и репликация обычно используются вместе, особенно при создании приложений, интенсивно использующих данные, поскольку наборы данных слишком велики для хранения на одном сервере или реплике, и требуются преимущества репликации (например, избыточность, отказоустойчивость или высокая скорость чтения/записи). Этого можно достичь, сохраняя разделы набора данных на нескольких узлах-репликах.

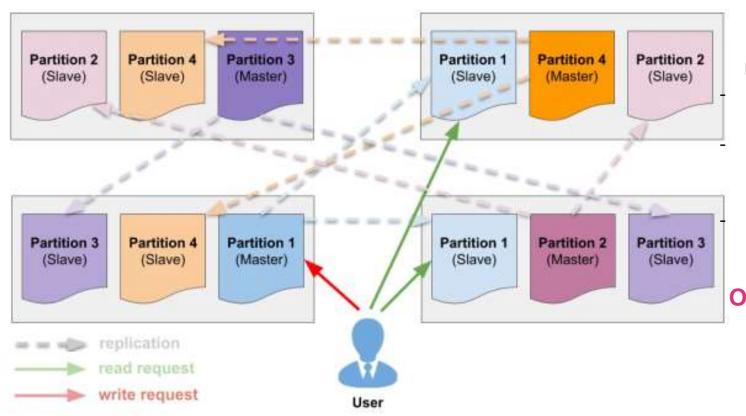
Разбиение — избегайте путаницы в терминах

Поскольку горизонтальное и вертикальное разбиение иногда объединяют, важно отметить: когда мы говорим о разбиении в рамках нашего предмета - **большие данные** -, мы имеем в виду **горизонтальное** разбиение.



Вертикальное разделение представляет собой подход традиционных реляционных баз данных, обычно выполняемый путем разделения наборов данных на несколько объектов (например, таблиц или баз данных) и использование ссылок (например, для достижения нормализации).

Разбиение — избегайте путаницы в терминах





Разбиение и репликация

Использование репликации на основе мастера Каждый узел является ведущим для определенного раздела Каждый раздел имеет 2 подчиненных узла

Обеспечение высокой доступности

Разбиение — данные типа «Key-Value»



2 цели разделения:

- распределение набора данных,
- равномерное распределение связанной нагрузки (запросы на чтение/запись) между несколькими узлами системы данных.

Это требует:

- правильного способа определения раздела определенной строки или документа что непосредственно влияет на производительность системы данных
 - неправильно выбранный ключ дистрибутива может вызвать:
 - некоторые узлы должны быть бездействующими и/или пустыми и
 - один узел будет узким местом обработки и попадет в его пространство ограничения, так как все запросы на чтение/запись заканчиваются на этом единственном узле

Разбиение — данные типа «Key-Value»

Partitioning By Hash Value Of A Key(Разбиение по хэш-значению ключа): получение раздела по определенному хэшу данного ключа для достижения более равномерного распределения данных.



Partitioning By List(Разбиение по списку):

Каждому используемому разделу назначен список значений. Связанный раздел получается из входного набора данных путем проверки, содержит ли он одно из этих значений.

Round-Robin Partitioning(Метод циклического перебора):

очень простой подход, обеспечивающий равномерное распределение данных.

- 1-й РЯД пойдет к node1
- 2-й РЯД пойдет к node2
- 3-й РЯД пойдет к node3
- 4-й РЯД пойдет к node1
- 5-й РЯД пойдет к node2



Подготовка к упражнениям

Настройка Сервера HiveServer2

Pull and Start Docker Container



1. Pull Docker Image:

```
sudo docker pull marcelmittelstaedt/hiveserver_base:latest
```

2. Start Docker Image:

```
sudo docker run -dit --name hiveserver_base_container
  -p 8088:8088 -p 9870:9870 -p 9864:9864 \
  -p 10000:10000 -p 9000:9000 \
  marcelmittelstaedt/hiveserver_base:latest
```

3. Wait till first Container Initialization finished:

```
docker logs hiveserver_base_container

[...]

Stopping nodemanagers
Stopping resourcemanager
Container Startup finished.
```

Start Hadoop Cluster



1. Get into Docker container:

sudo docker exec-it hiveserver_base_container bash

2. Switch to hadoop user:

sudo su hadoop

cd

3. Start Hadoop Cluster:

start-all.sh

Start HiveServer2

1. Start HiveServer2 (takes some time!), wait till you see:

```
hive/bin/hiveserver2

2021-02-21 16:43:55: Starting HiveServer2

SLF4J: Class path contains multiple SLF4J bindings.

SLF4J: Found binding in [jar:file:/home/hadoop/hive/lib/log4j-slf4j-impl-2.10.0.jar!/org/slf4
j/impl/StaticLoggerBinder.class]

SLF4J: Found binding in [jar:file:/home/hadoop/hadoop/share/hadoop/common/lib/slf4j-log4j12-1
.7.25.jar!/org/slf4j/impl/StaticLoggerBinder.class]

SLF4J: See http://www.slf4j.org/codes.html#multiple_bindings for an explanation.

SLF4J: Actual binding is of type [org.apache.logging.slf4j.Log4jLoggerFactory]

Hive Session ID = ae41ac72-4dbd-4115-9863-59c3859c3db6

Hive Session ID = 17f9f63b-4018-4976-bb7d-15fbflbc8042

Hive Session ID = 83b2ad76-c248-46a1-91d4-f2ad289614ee

Hive Session ID = b9fflfd3-ccb1-4254-abc7-4c696d8ff8a1
[...]
```

Connect To HiveServer2 via JDBC



1. Download JDBC SQL Client, e.g. *DBeaver*:

Mac OSX: wget https://dbeaver.io/files/dbeaver-ce-latest-macos.dmg

Linux (Debian): wget https://dbeaver.io/files/dbeaver-ce_latest_amd64.deb

Linux (RPM): wget https://dbeaver.io/files/dbeaver-ce-latest-stable.x86_64.rpm

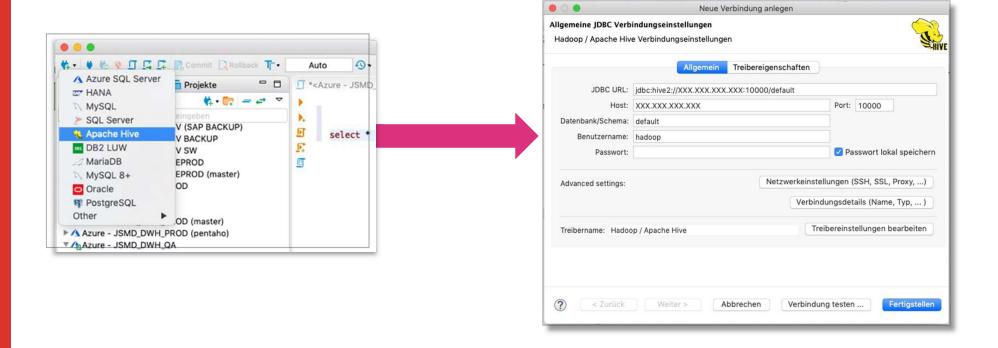
Windows: wget https://dbeaver.io/files/dbeaver-ce-latest-x86_64-setup.exe

45

Connect To HiveServer2 via JDBC



2. Configure Connection To Hive Server:



Let's get some data...



1. Get some IMDb data:

```
wget https://datasets.imdbws.com/title.basics.tsv.gz && gunzip title.basics.tsv.gz wget https://datasets.imdbws.com/title.ratings.tsv.gz && gunzip title.ratings.tsv.gz wget https://datasets.imdbws.com/name.basics.tsv.gz && gunzip name.basics.tsv.gz
```

2. Put it into HDFS:

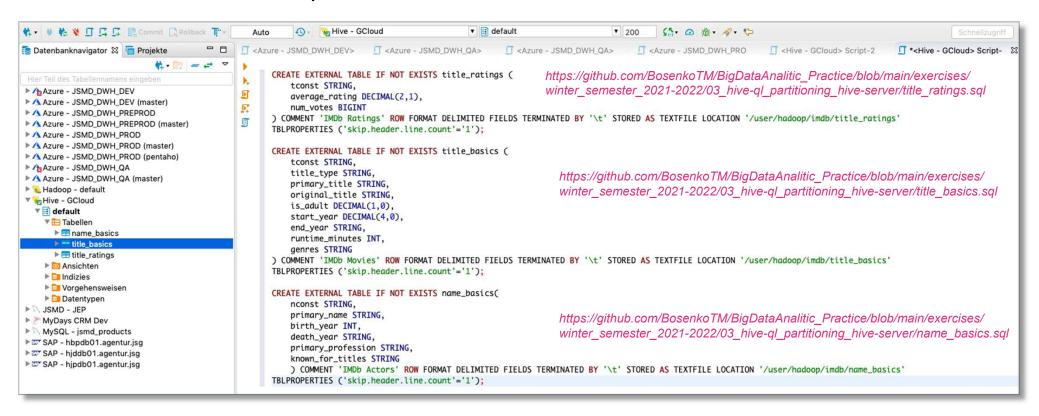
hadoop fs -mkdir /user/hadoop/imdb

hadoop fs -mkdir /user/hadoop/imdb/title_basics && hadoop fs -mkdir /user/hadoop/imdb/title_r atings && hadoop fs -mkdir /user/hadoop/imdb/name basics

hadoop fs -put title.basics.tsv /user/hadoop/imdb/title_basics/title.basics.tsv && hadoop fs -put title.ratings.tsv /user/hadoop/imdb/title_ratings/title.ratings.tsv && hadoop fs -put na me.basics.tsv /user/hadoop/imdb/name basics/name.basics.tsv

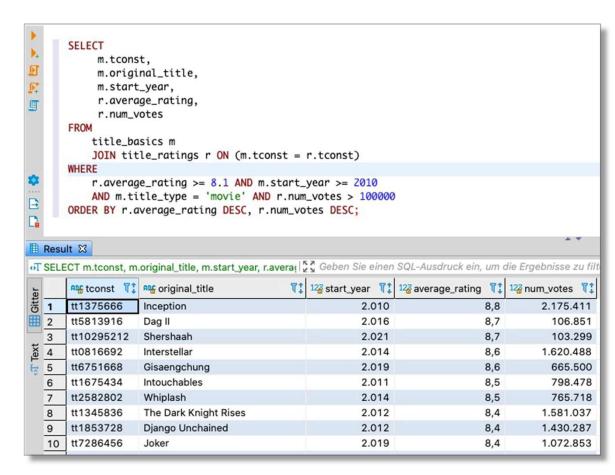
Create some external tables...

1. Create some tables on top of files:



Query some data...

1. Query some data:





129226, г. Москва, 2-й Сельскохозяйственный проезд, 4 info@mgpu.ru +7 (499) 181-24-62 www.mgpu.ru

СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ