# LSML #1

Hadoop HDFS, MapReduce, YARN

### Важное

 $O_{\text{итоговая}} = 0.125 * (O_{\text{MД31}} + O_{\text{МД32}} + O_{\text{МД33}} + O_{\text{МД34}}) + 0.5 * O_{\text{Д3}}$ 

http://wiki.cs.hse.ru/Машинное обучение на больших данных 2021

350\$ в Azure, страхового запаса почти нет

### Темы

- 1. Hadoop HDFS, MapReduce, YARN
- 2. Apache Spark
- 3. Онлайн-обучение и линейные модели
- 4. Градиентный бустинг для больших данных
- 5. Рекомендательные системы
- 6. Распараллеливание обучения нейросетей
- 7. Ускорение работы нейросетей
- 8. Трюки с хэшированием (bloom filter, min sketch, etc.)
- 9. ???







# Большие данные (Big Data)

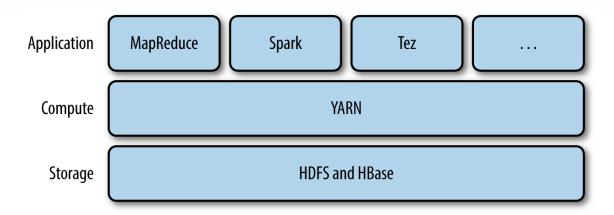
Большие данные отличаются 3 важными свойствами (**3V**):

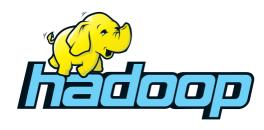
**Volume** — объем данных, который все время растет, так как активностей и пользователей все больше. В некоторые организации могут поступать 10 ТБ, в другие — 100 ПБ.

**Velocity** — скорость генерации данных и, возможно, действий на их основе. Сегодня генерируются миллиарды постов в Facebook, поисков в Google, твитов в Twitter ежедневно.

**Variety** – разнообразие данных. С появлением Big Data данные стали поступать в неструктурированном виде. Например, текст, аудио и видео требуют дополнительной обработки.

### Экосистема Hadoop для Big Data





**HDFS** – распределенная файловая система

**YARN** – менеджер ресурсов кластера (CPU, RAM, и т.д.)

MapReduce – API для распределенных вычислений

# Масштабируемость

Когда данных было меньше и они были более структурированы, их можно было положить в реляционную базу данных, заранее продумав схему данных и список возможных запросов к ним.

Чтобы ускорить обработку в RDBMS, нужен сервер помощнее (вертикальная масштабируемость).

В Hadoop для ускорения обработки нужно больше средненьких серверов (горизонтальная масштабируемость), что сильно дешевле.

# RDBMS vs Hadoop

### **RDBMS**

### Hadoop

Количество	Один мощный	Много средних
серверов		
Объем данных	Маленький	Большой
Скорость запросов	Моментальный ответ	Ответ с задержкой
Формат данных	Таблицы (структурированные)	Файлы (неструктурированные)
Требования ACID	Выполняются	Не требуются

# Hadoop Distributed File System (HDFS)

Файлы разбиты на блоки, которые хранятся на разных машинах (Data Nodes)

Каждый блок **реплицируется** на нескольких **Data Nodes** (количество реплик конфигурируется, например, 3)

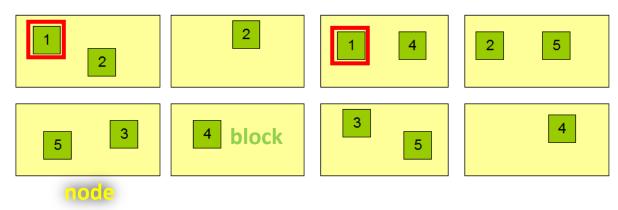
Соответствие **имя файла** → **блоки** хранится в памяти специальной машины (**Name Node**)

### **HDFS**

#### **Block Replication**

Namenode (Filename, numReplicas, block-ids, ...)
/users/sameerp/data/part-0 r:2, {1,3}, ...
/users/sameerp/data/part-1, r:3, {2,4,5}, ...

#### Datanodes



# Зачем нужна репликация блоков

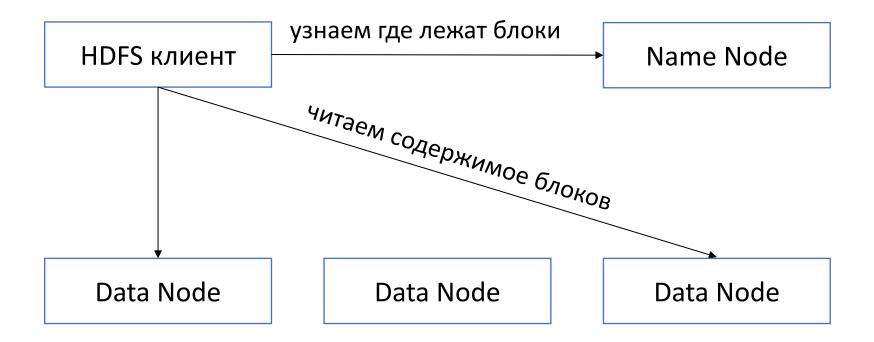
- Предположим, что сервер ломается с вероятностью 0.001
- Какова вероятность что хотя бы 1 из 500 серверов сломается?

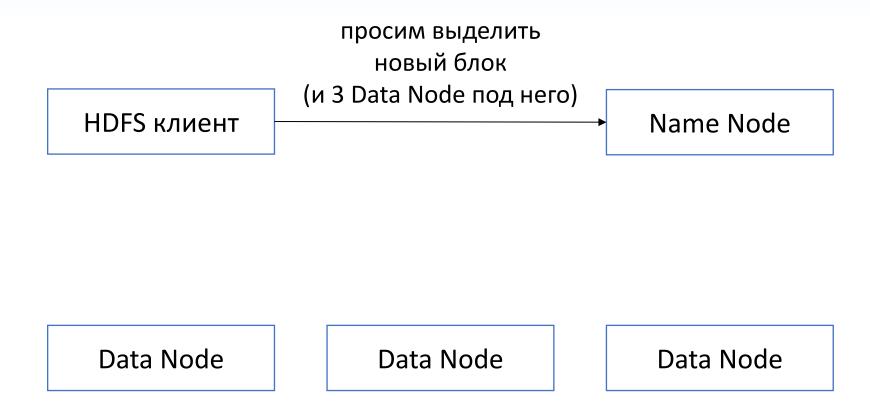
# Зачем нужна репликация блоков

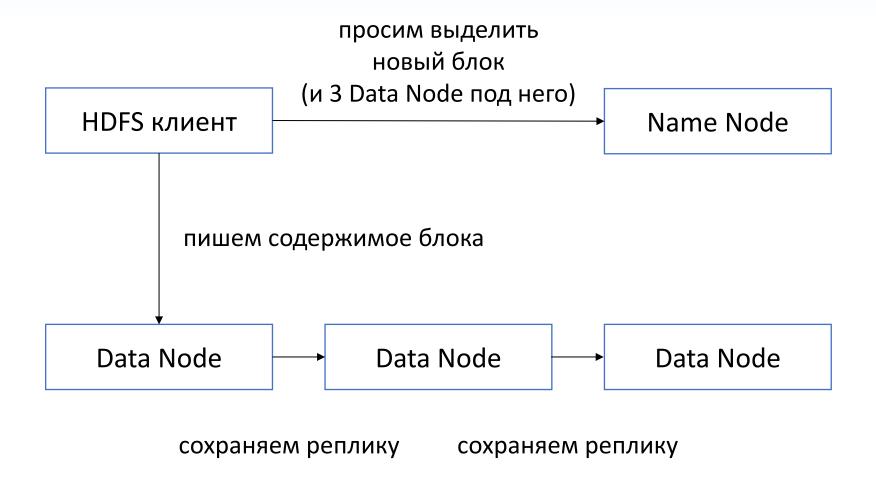
- Предположим, что сервер ломается с вероятностью 0.001
- Какова вероятность что хотя бы 1 из 500 серверов сломается?
- $1 (1 0.001)^{500} \approx 0.4$

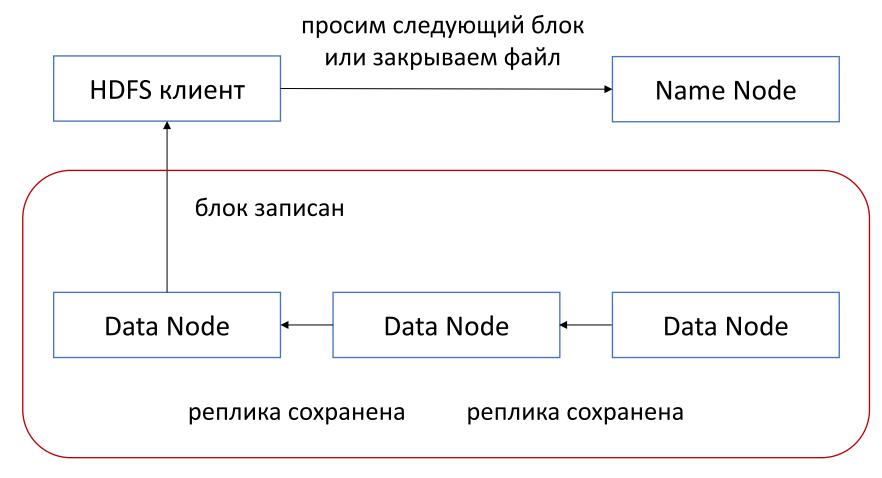
### Чтение из HDFS

### Чтение из HDFS





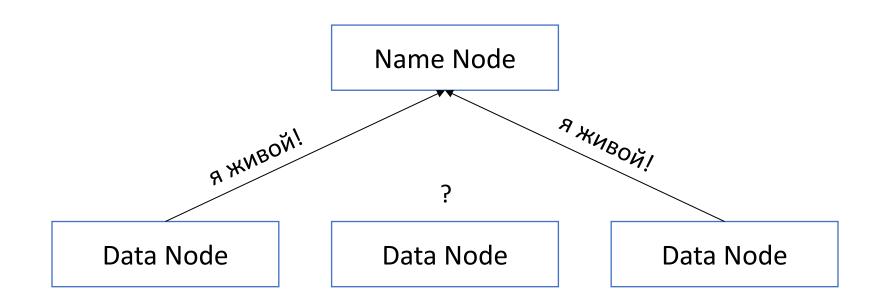




дождемся ответа асинхронно, можем сразу начинать писать следующий блок

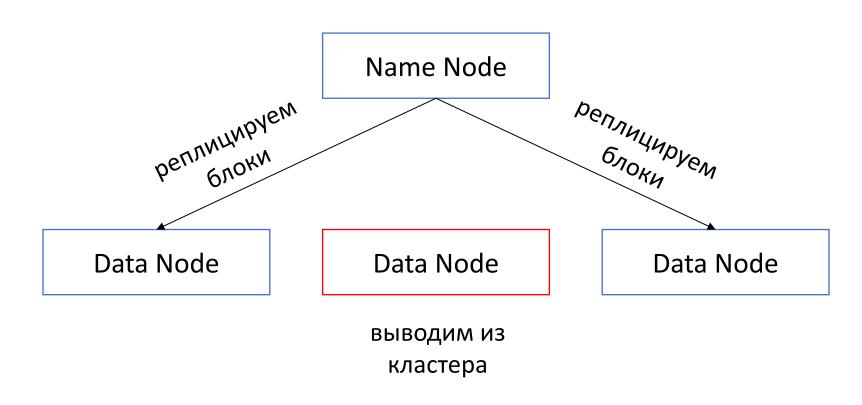
### Устойчивость HDFS

**Data nodes** сообщают **Name node**, что они все еще живы (heartbeat). Если такого сообщения не пришло, **Name node** может решить вывести машину из кластера (decommission) с репликацией ее блоков на другую машину.



### Устойчивость HDFS

**Data nodes** сообщают **Name node**, что они все еще живы (heartbeat). Если такого сообщения не пришло, **Name node** может решить вывести машину из кластера (decommission) с репликацией ее блоков на другую машину.



# Свойство локальности данных

Блоки огромного файла хранятся на разных машинах

Мы можем обрабатывать блоки **локально** на тех машинах, где они хранятся (быстрое чтение с локального диска).

Если в задаче можно обрабатывать блоки независимо, то можно достигнуть идеальной масштабируемости (embarrassingly parallel).

Например, задача фильтрации строк файла идеально масштабируется. Все строчки независимо проверяются предикатом, чем больше машин, тем быстрее будет работать.

# Задача подсчета частот слов (Google)

В файле в HDFS сохранены тексты со всего Интернета

Нам интересно узнать частоты всех слов (счетчики для tf-idf)

#### Как будем решать:

- для каждого блока посчитаем частоты слов в нем (идеально масштабируется)
- сложим частоты по всем блокам

# Наивный подход

кот прыгает собака сидит

кот: 1
прыгает: 1
собака: 1
сидит: 1

кот спит

кот спит

кот: 1
собака: 1
прыгает: 1

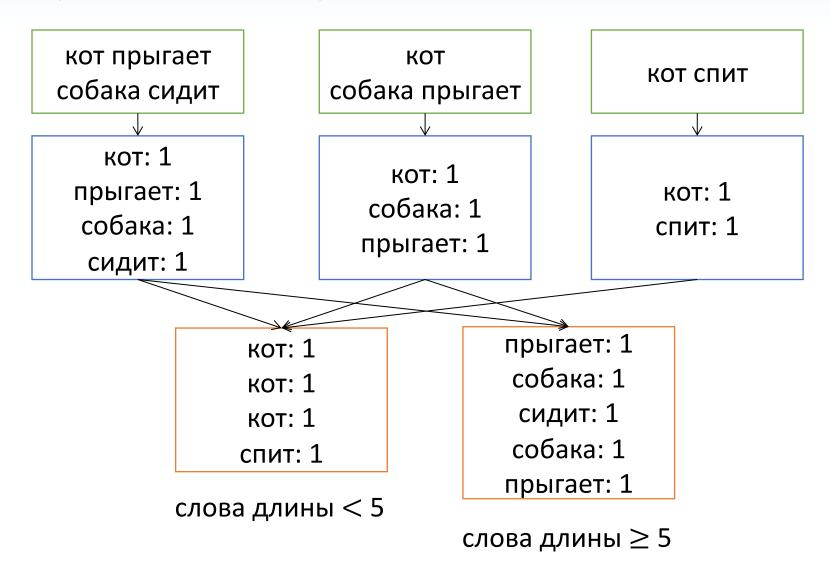
кот: 1
собака: 1
прыгает: 1

Перешлем все на одну машину по сети и посчитаем на ней сумму по каждому слову.

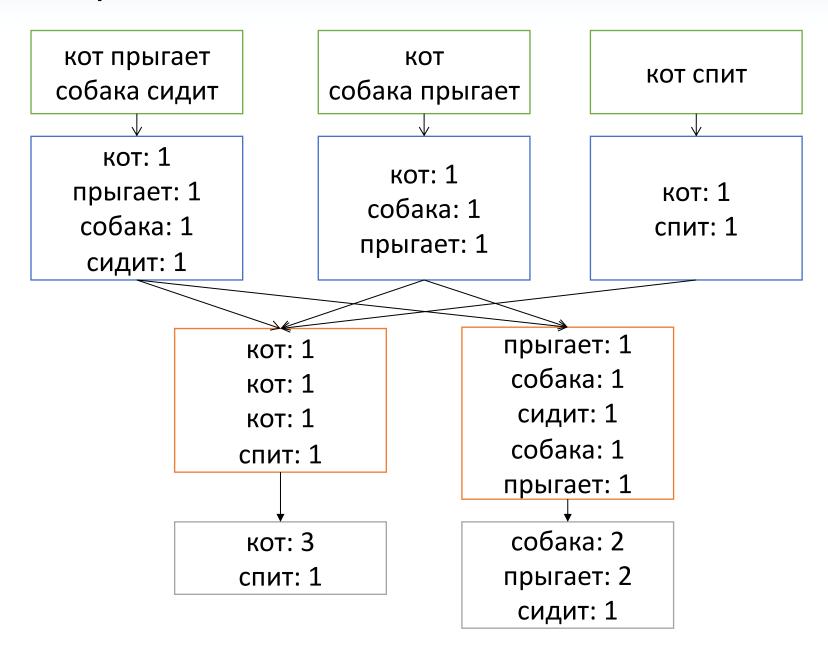
кот: 3 собака: 2 прыгает: 2 сидит: 1 спит: 1

**Не масштабируется!** Надо придумать как распараллелить!

# Делим работу пополам по условию



# Независимо обрабатываем половинки



# Обобщим условие разделения работы

Предположим, мы хотим поделить работу на **N** частей.

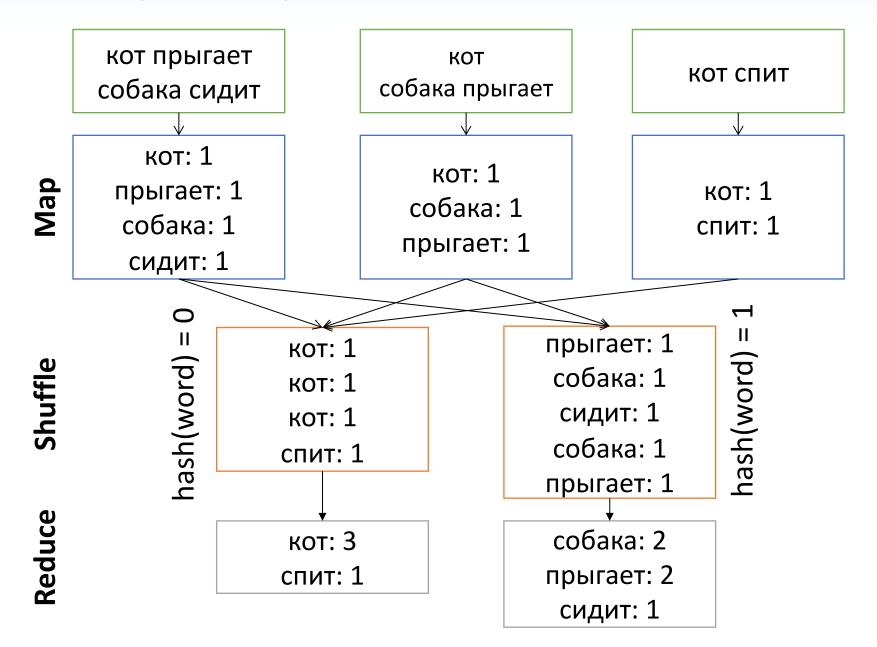
Работу будем делить по значениям **hash(word) % N**, которое показывает на какую машину отправить слово.

Для хорошей хэш-функции (hash) все значения равновероятны.

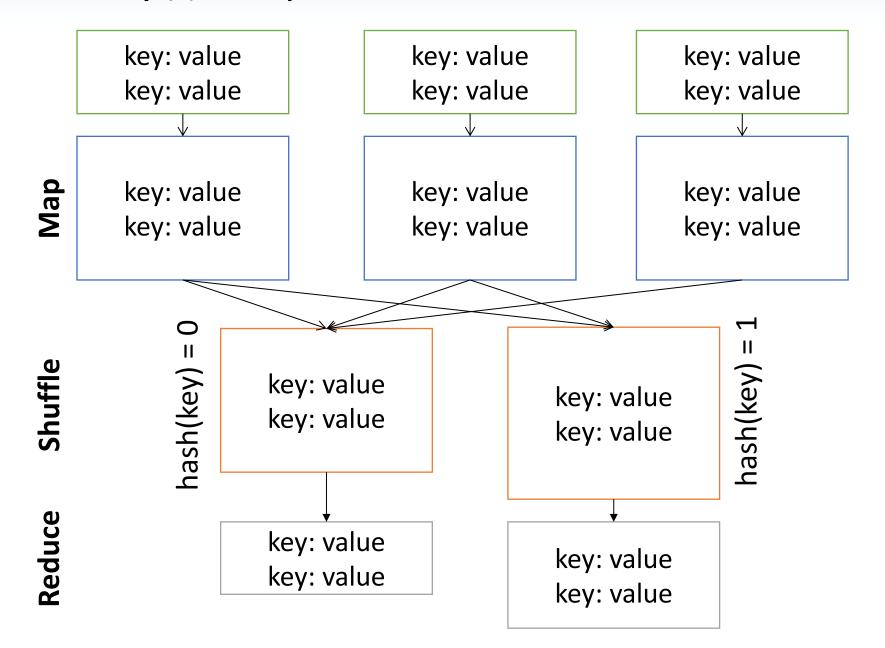
Пример хэш-функции (полиномиальная):

$$hash(s) = s[0] + s[1]p^1 + \dots + s[n]p^n$$
 $s$  — строчка
 $p$  — фиксированное простое число
 $s[i]$  — код символа

# Обобщим схему до MapReduce



# Обобщим схему до MapReduce



### Парадигма MapReduce

#### Map:

```
(K1, V1) \rightarrow List(K2, V2) (номер строки, "кот спит") \rightarrow [("кот", 1), ("спит", 1)]
```

#### **Shuffle:**

Ключи делятся по hash(key) % N на N частей

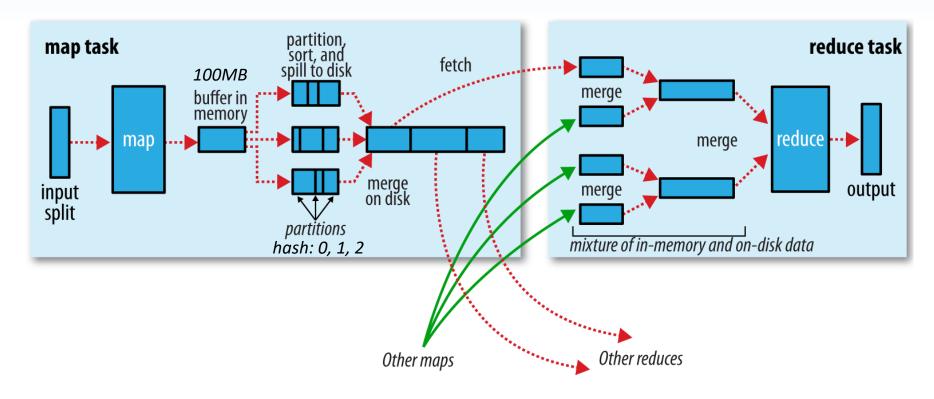
Каждая часть сортируется по кеу (независимо)

#### **Reduce:**

```
(K2, List(V2)) \rightarrow List(K3, V3)
("кот", (1, 1, 1)) \rightarrow [("кот", 3)]
```

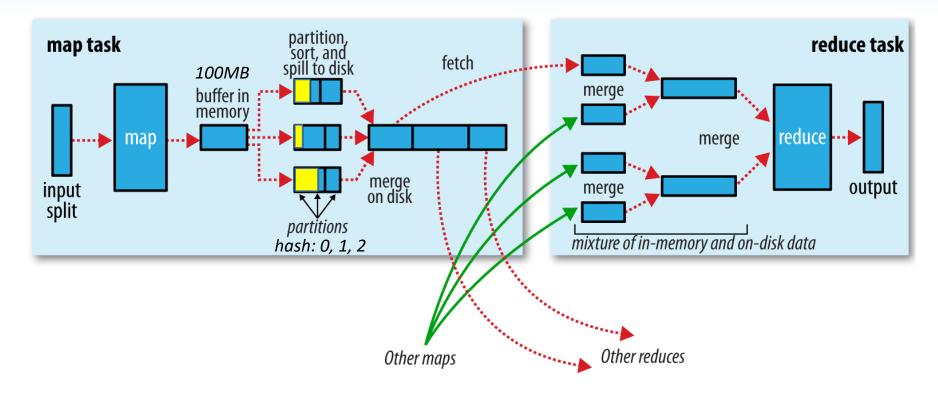
Удивительно, но довольно много вычислений ложатся на эту простую схему

# Сортировку на шаге Shuffle можно ускорить



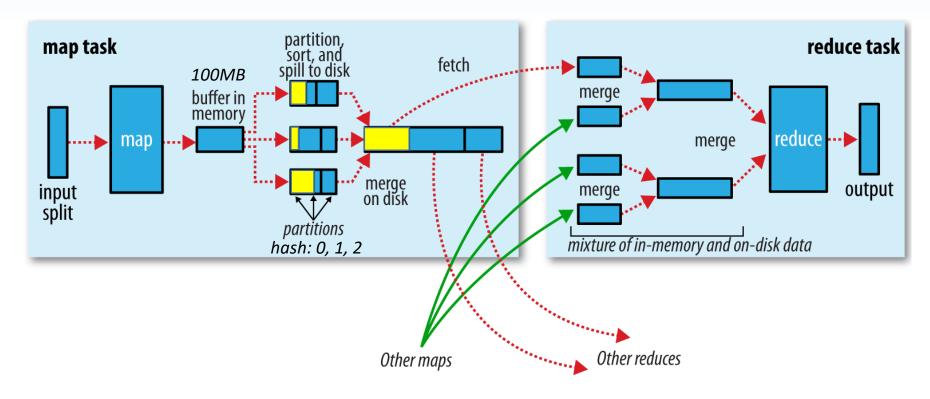
- Результат тар шага можно отсортировать локально
- После можно использовать сортировку слиянием (merge sort) на шаге Shuffle за линейное время

### Сортировку на шаге Shuffle можно ускорить



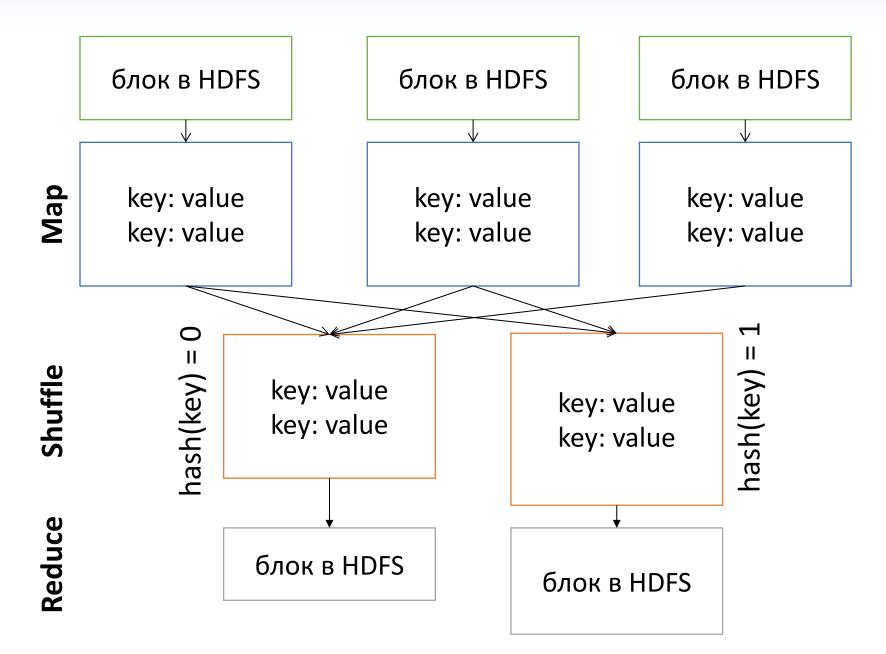
- Результат тар шага можно отсортировать локально
- После можно использовать сортировку слиянием (merge sort) на шаге Shuffle за линейное время

### Сортировку на шаге Shuffle можно ускорить



- Результат тар шага можно отсортировать локально
- После можно использовать сортировку слиянием (merge sort) на шаге Shuffle за линейное время

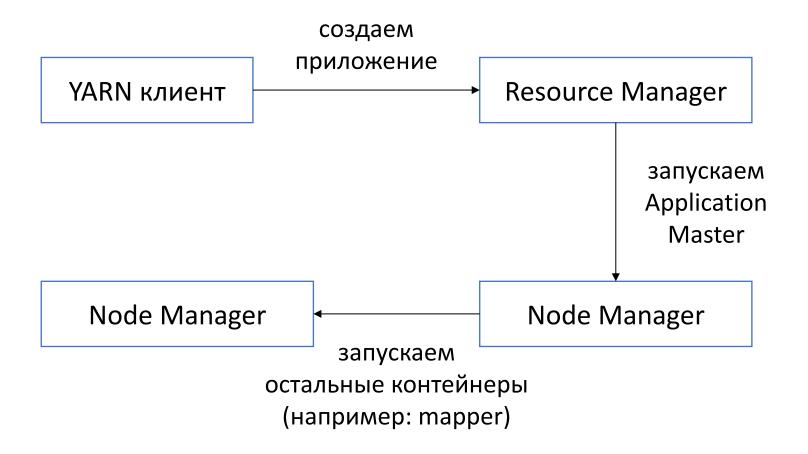
### Работа с HDFS



### Надежность работы

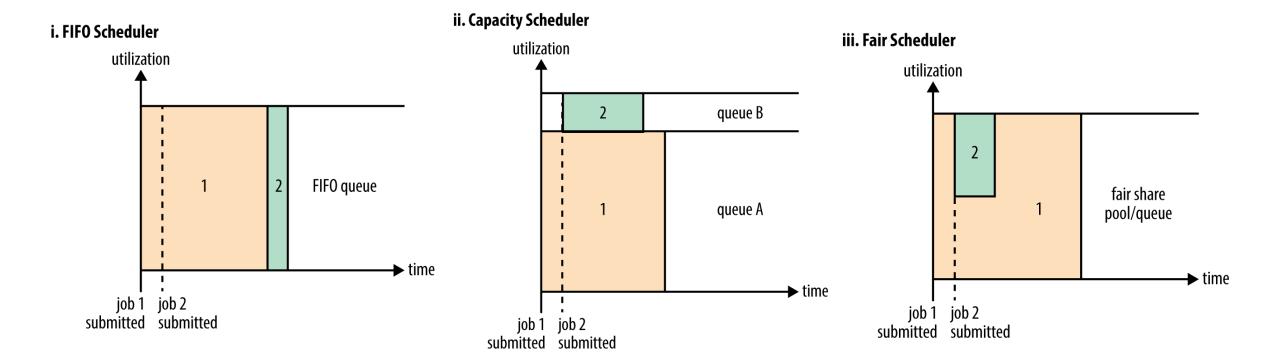
- При потере маппера можем перезапустить задачу только для его блоков
- При потере редьюсера заново собираем данные со всех мапперов только для его значения хэша

### Работа с YARN



MapReduce работает поверх YARN

# Планировщик в YARN



# MapReduce пример

Map:  $(K1, V1) \rightarrow List(K2, V2)$ 

Reduce:  $(K2, List(V2)) \rightarrow List(K3, V3)$ 

UserId	TrackId	AlbumId
11123	4521	842
14322	3593	957
•••	•••	•••

Возьмем логи прослушиваний в Spotify.

Хотим для каждого альбома найти самый популярный трек.

# MapReduce пример

Map:  $(K1, V1) \rightarrow List(K2, V2)$ 

Reduce:  $(K2, List(V2)) \rightarrow List(K3, V3)$ 

UserId	TrackId	AlbumId
11123	4521	842
14322	3593	957
•••	•••	•••

Возьмем логи прослушиваний в Spotify.

Хотим для каждого альбома найти самый популярный трек.

M: #, (user, track, album)  $\rightarrow$  (album, track), 1

R: (album, track),  $(1,1,...) \rightarrow$  (album, track), count

# MapReduce пример

Map:  $(K1, V1) \rightarrow List(K2, V2)$ 

Reduce:  $(K2, List(V2)) \rightarrow List(K3, V3)$ 

UserId	TrackId	AlbumId
11123	4521	842
14322	3593	957
•••	•••	•••

Возьмем логи прослушиваний в Spotify.

Хотим для каждого альбома найти самый популярный трек.

M: #, (user, track, album)  $\rightarrow$  (album, track), 1

R: (album, track),  $(1,1,...) \rightarrow$  (album, track), count

M: (album, track), count → album, (track, count)

R: **album**, tracks  $\rightarrow$  album, most popular track

### Заключение

- Hadoop создан для обработки больших данных и горизонтально масштабируется
- HDFS распределенная и надежная файловая система
- MapReduce распределенный и надежный способ обработки больших данных в HDFS
- YARN менеджер ресурсов (на нем будет работать и Spark)