Лекция 2. Распределенная файловая система HDFS

Big Data Analytics: Approaches and Tools

ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

Основные темы

- Виртуальная Java Машина (JVM)
- Назначение и отличительные особенности HDFS

Основные компоненты HDFS

- Операции чтение/запись в HDFS
- > HDFS HA
- Hadoop 3.x HDFS



Виртуальная Java Машина (JVM)





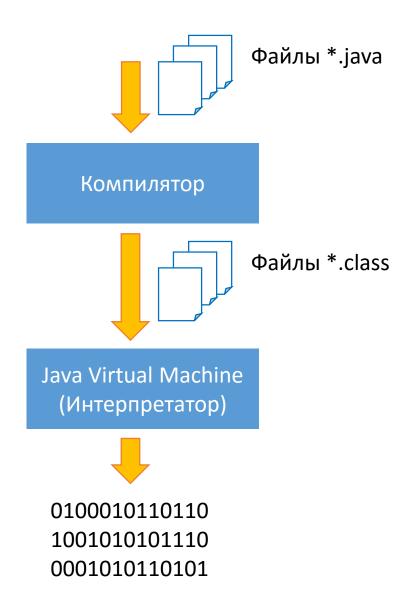
Java Virtual Machine (JVM) — спецификация для реализации выполняемой в реальном времени среды, в которой Java байт-код транслируется в машинный код

Реализация JVM — Java Runtime Environment (JRE)

Java Development Kit = JRE + дополнительные пакеты/инструменты для разработки



Этапы трансляции программного кода в машинный



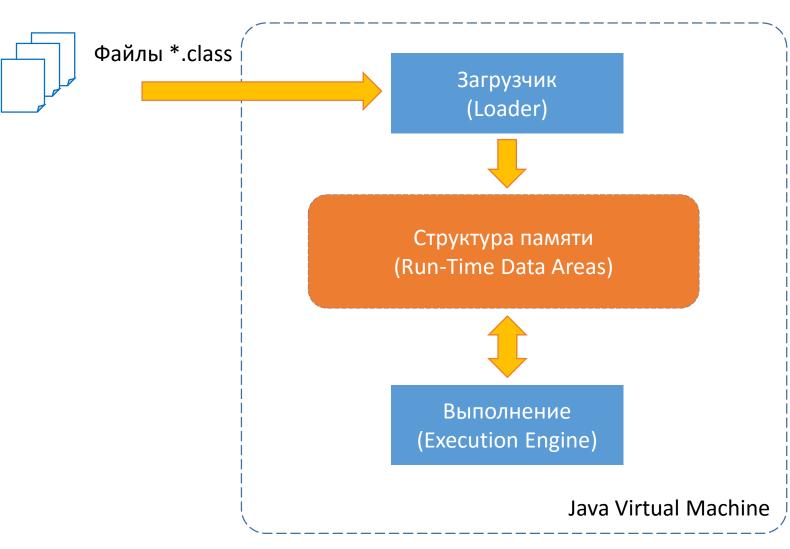


Компиляция исходного кода программы

```
void spin() {
                int i;
for (i = 0; i < 100; i++) {
; // Loop body is empty
                          Компилятор
0 iconst_0
             // Push int constant 0
             // Store into local variable 1 (i=0)
1 istore 1
2 goto 8 // First time through don't increment
5 iinc 1 1
             // Increment local variable 1 by 1 (i++)
8 iload_1 // Push local variable 1 (i)
 bipush 100 // Push int constant 100
11 if icmplt 5 // Compare and loop if less than (i < 100)
               // Return void when done
14 return
```



Структура кучи (heap)

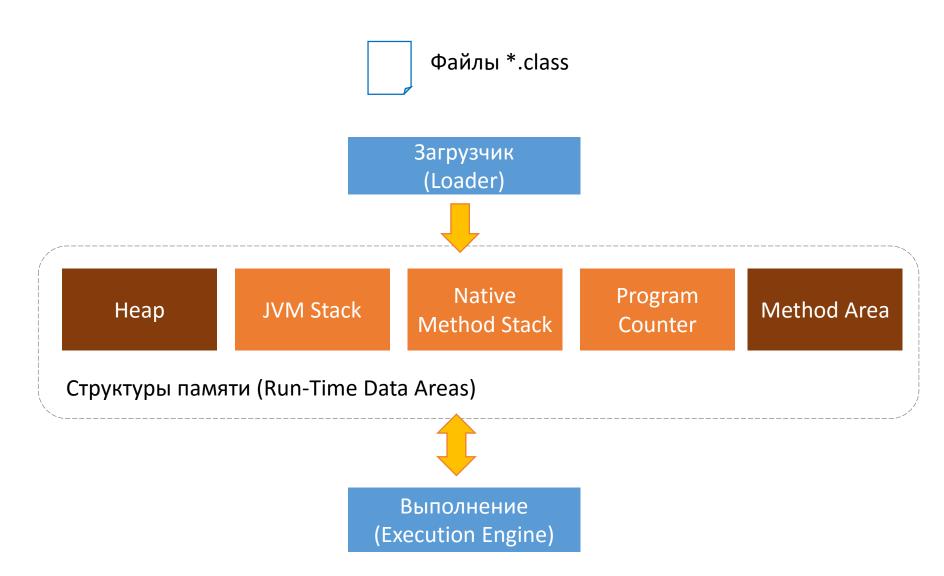


Java Virtual Machine

Процесс ОС

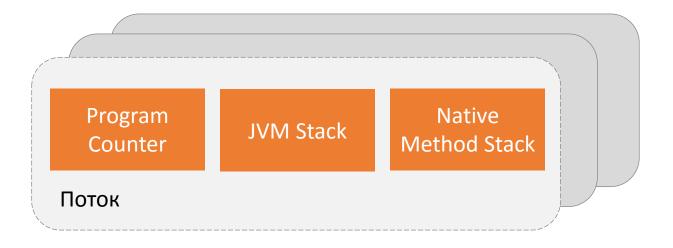


Структуры памяти в JVM



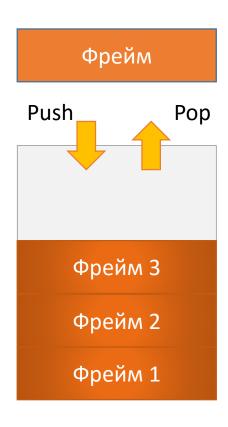


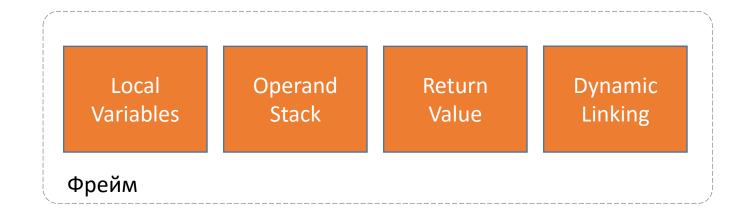
Потоки в JVM





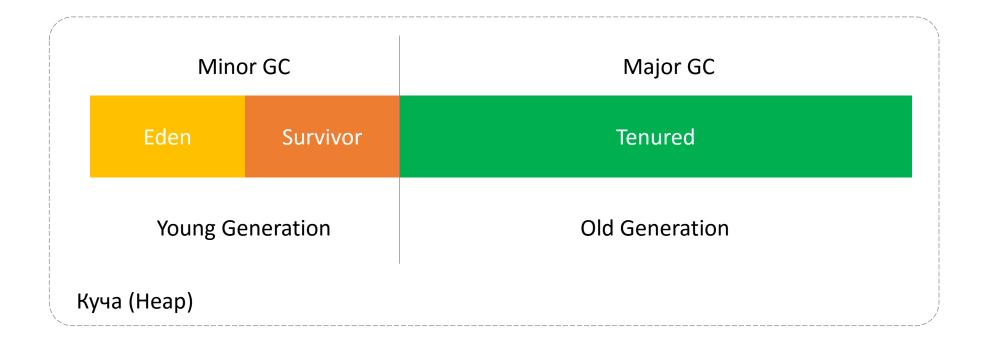
Структура кучи (heap)







Поколения и куча





Важные параметры JVM

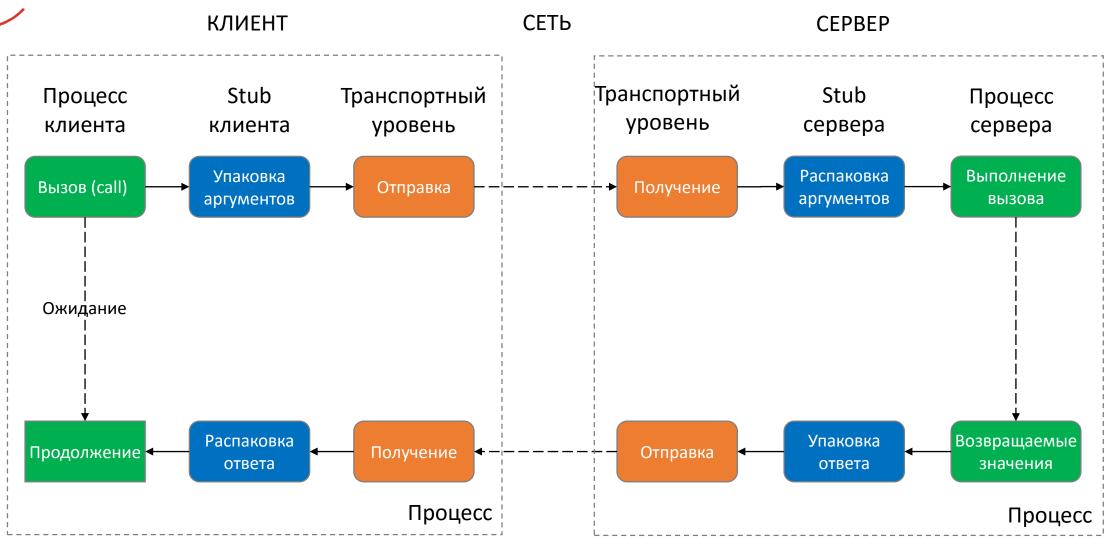
- Объем heap и non-heap памяти
- Количество потоков
- Количество классов, загружаемых в память
- Параметры GC



Удаленный вызов процедур RPC



Remote Procedure Call (RPC)



http://www.pling.org.uk/cs/nds.html



Назначение и отличительные особенности Hadoop



Особенности Hadoop

- Масштабируемость
- Отказоустойчивость
- **Д**оступность
- Вычисления приближены к данными
- Высокая пропускная способность I/O



Сравнение с Hadoop

	Реляционная СУБД	Hadoop
Размещение данных	Централизованное	Распределены по вычислительным узлам
Размер данных	Гигабайты	Петабайты
Доступ	Интерактивный и batch	Batch
Изменения	Чтение и множественная запись	Запись один раз, чтение много раз
Транзакции	ACID	нет
Структура	Схема на запись	Схема на чтение
Целостность	Высокая	Низкая
Масштабируемость	Нелинейная	Линейная



Стек Hadoop





Распределенная файловая система Hadoop (HDFS)

ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО — ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

HDFS

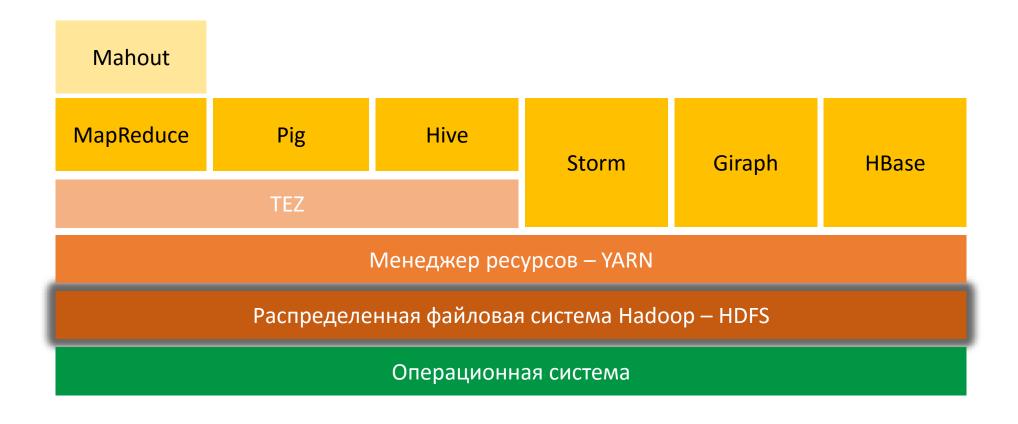
Распределенная файловая система Hadoop (Hadoop Distributed File System – **HDFS**) – файловая система, разработанная для хранения больших массивов данных и запускаемая на кластере с серверами общего назначения (commodity hardware)

- 🛨 Большие файлы
- Потоковый доступ к данным
- Серверы общего назначения

- Низкая задержка доступа к данным
- Множество маленьких файлов
- Произвольный доступ и изменение данных



Стек Hadoop





Основные компоненты HDFS

ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

Словарь HDFS

— Данные

Реплика

Блок данных

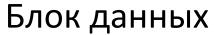
JournalNode

У Клиент

Federation

- NameNode
- Secondary NameNode
- DataNode

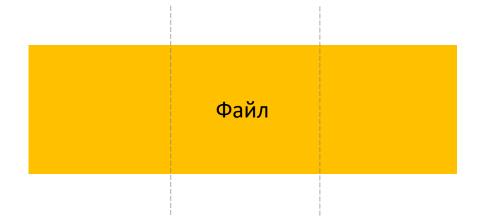
Архитектура HDFS цифрового ОБРАЗОВАНИЯ JVM JVM JVM Файл Namenode Клиент Клиент (metadata) HDFS HDFS Узел (node) Узел Узел Запись Блок Чтение Чтение Запись Стойка (rack) 1 Стойка (rack) 2 JVM JVM JVM JVM /JVM Datanode Datanode Datanode Datanode Datanode Узел Узел | Узел Узел Узел реплики





64/128/256МБ

Блоки данных – объем данных для чтения/записи







Блок данных

Зачем нужны блоки?

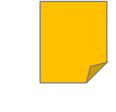
Если слишком маленький/большой размер блока?

ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

Namenode

Namenode управляет пространством файловой системы и поддерживает

- дерево файловой системы
- метаданные о всех файлах и папках
- **>** списки: файл -> блоки -> datanodes



Namespace Image

Fsimage



Edit Log

ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

Datanode

Datanode – компонент HDFS для работы с блоками данных

- хранит и извлекает блоки по запросу
- передает namenode информацию о своих блоках
- > периодически посылает namenode heartbeats

Кластер может иметь тысячи Datanodes и десятки тысяч клиентов.

Каждый Datanode может выполнять множество тасков приложений параллельно





Передаваемые сообщения. Block report и heartbeat

- ➤ Heartbeats от DN к NN (~ секунды 3) передают следующую информацию:
 - Доступный объем дискового пространства
 - Сколько используется для хранения
 - Количество передаваемых данных в текущий момент
- **Block report** от DN к NN (~ часы − 1) содержит информацию о хранящихся репликах блоков данных:
 - Id блока,
 - Метка поколения
 - Размер каждого блока

NN может обрабатывать тысячи hearbeat ов в секунду без воздействия на другие операции NN

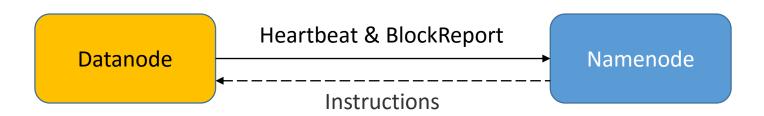


Управление DataNode через NameNode

NameNode использует ответ на heartbeat'ы, чтобы отправлять инструкции на Datanode'ы.

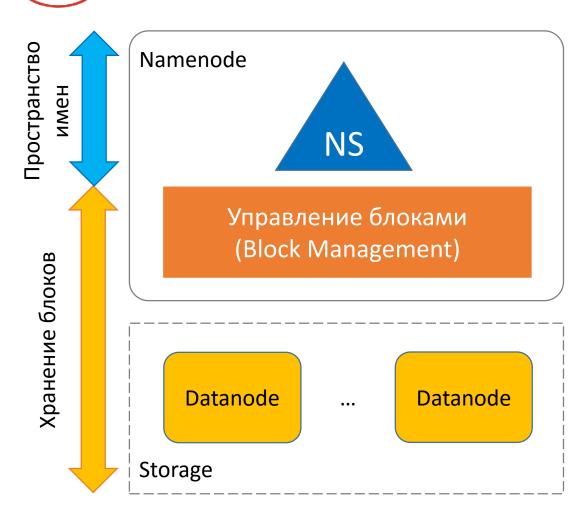
Инструкции включают **команды** на:

- Репликацию блоков на другие узлы
- Удаление реплик;
- Повторную регистрацию и завершение работы Datanode;
- Отправку block report



ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО — ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

Block report и heartbeat



Пространство имен (Namespace)

- директории, файлы и блоки
- создание, удаление, изменение, вывод список файлов и директорий.

Службы хранения блоков

Управление блоками

- Регистрация DN и обработка heartbeat'ов
- block reports и обработка информации о расположении блоков
- Операции над блоками: создание, удаление, изменение и получение расположения блока
- Управление репликами

Хранение (Storage)

Хранение блоков в локальной файловой системе и обеспечение доступа на чтение/запись



Сервисы/демоны в HDFS

Daemon	Environment Variable
NameNode	HADOOP_NAMENODE_OPTS
DataNode	HADOOP_DATANODE_OPTS
Secondary NameNode	HADOOP_SECONDARYNAMENODE_OPTS

Client

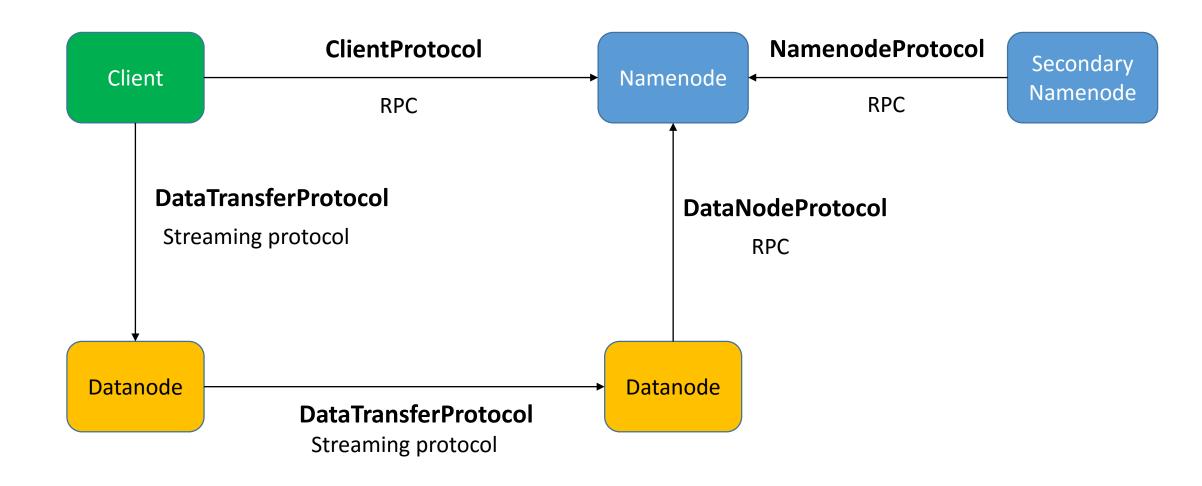
Namenode

Secondary Namenode

Datanode



Протоколы в HDFS





Основные команды в HDFS



"hadoop fs" vs "hdfs dfs"

hadoop fs

- Hadoop Distributed File System (HDFS)
- Local FS,
- HFTP FS,
- S3 FS, and others



Манипуляции с данными

```
hadoop fs -mkdir [-p] <paths>
hadoop fs -copyFromLocal <localsrc> URI
hadoop fs -ls [-d] [-h] [-R] <args>
hadoop fs -copyToLocal [-ignorecrc] [-crc] URI <localdst>
hadoop fs -cp [-f] [-p | -p[topax]] URI [URI ...] <dest>
hadoop fs -df [-h] URI [URI ...]
hadoop fs -du [-s] [-h] URI [URI ...]
```

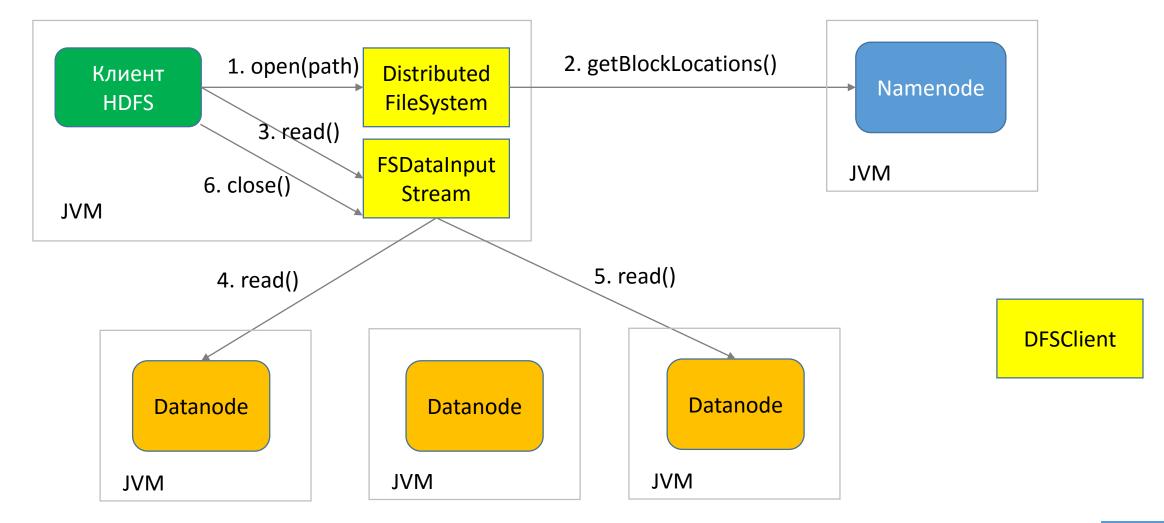
https://hadoop.apache.org/docs/r2.7.2/hadoop-project-dist/hadoop-common/FileSystemShell.html https://hadoop.apache.org/docs/r2.7.0/hadoop-project-dist/hadoop-hdfs/HDFSCommands.html



Операции чтение/запись в HDFS

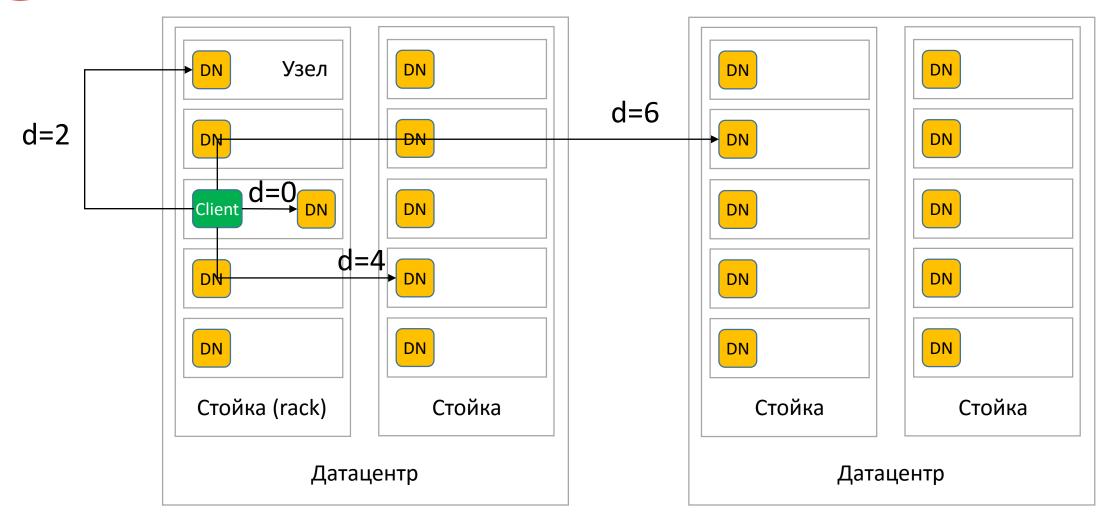


Чтение данных



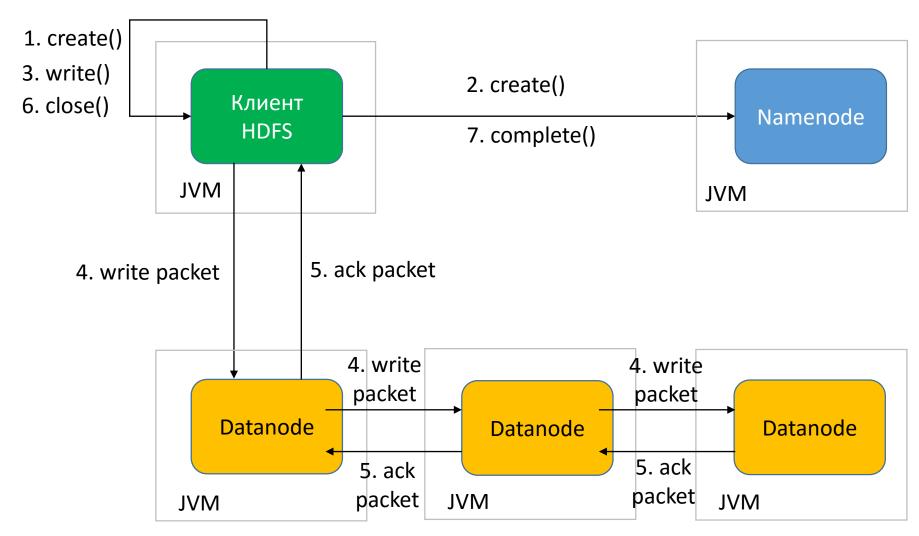


Определение расстояния



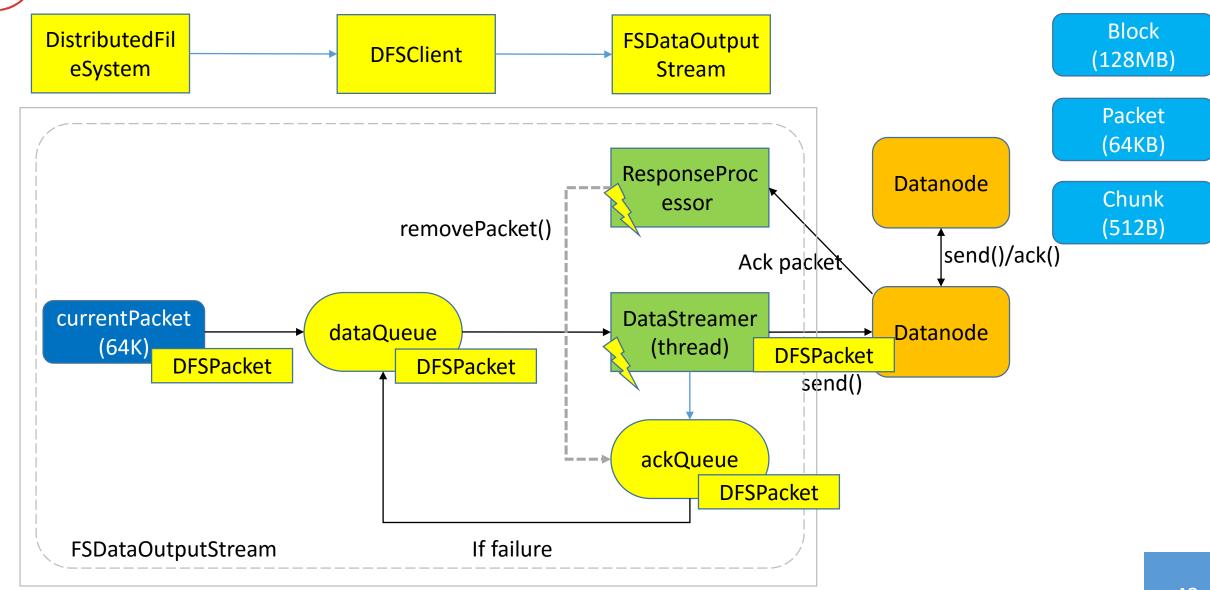


Запись данных



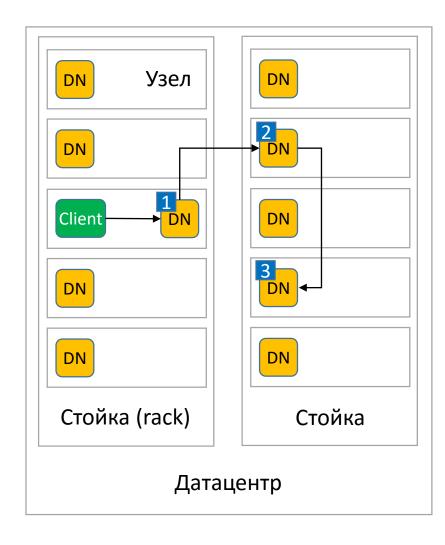


Запись данных. Write(), writePacket(), ackPacket()





Расположение реплик





Namenode vs Datanode

Что теряем, если выйдет из строя Datanode/Namenode?



Дополнительные возможности

- Secondary NameNode
- High Availability
- Federation



Secondary Namenode

Namenode хранит образ всего пространства имен файловой системы и распределение блоков по файлам в памяти

- Fsimage: checkpoint пространства имен файловой системы
- Edit logs: содержит изменения пространства имен

Checkpoint – процесс слияния старого представления fsimage в памяти с edits и запись на диск нового fsimage

Secondary Namenode загружает fsimage и edits из **Namenode**, создает новый fsimage и загружает его обратно в **Namenode**

По умолчанию интервал 3600 сек., размер edits для старта 64MB



HDFS High Availability

HDFS High Availability — механизм HDFS поддерживающий работу нескольких Namenode'ов (2 и более) в конфигурации активный/пассивные.

- **>** Позволяет быстро восстановить данные на пассивном Namenode.
- **Используется** при 1) выходе из строя активного Namenode, 2) при плановой поддержке (например, при обновлении ПО на узле, где работает активный Namenode)
- **> Активный Namenode** отвечает за все операции клиента в кластере
- > Datanode'ы отправляют block report и heartbeat'ы всем Namenode'ам
- Пассивные Namenode также выполняют checkpoint, поэтому нет необходимости в Secondary Namenode, CheckpointNode или BackupNode

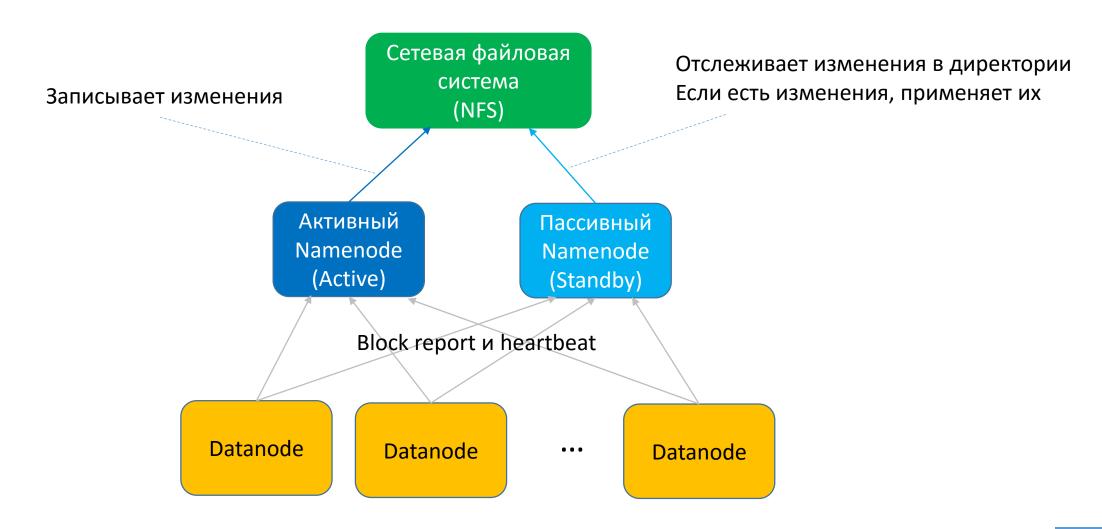


HDFS High Availability. Виды

- Общая сетевая файловая система (NFS)
- Quorum Journal Manager (QJM)

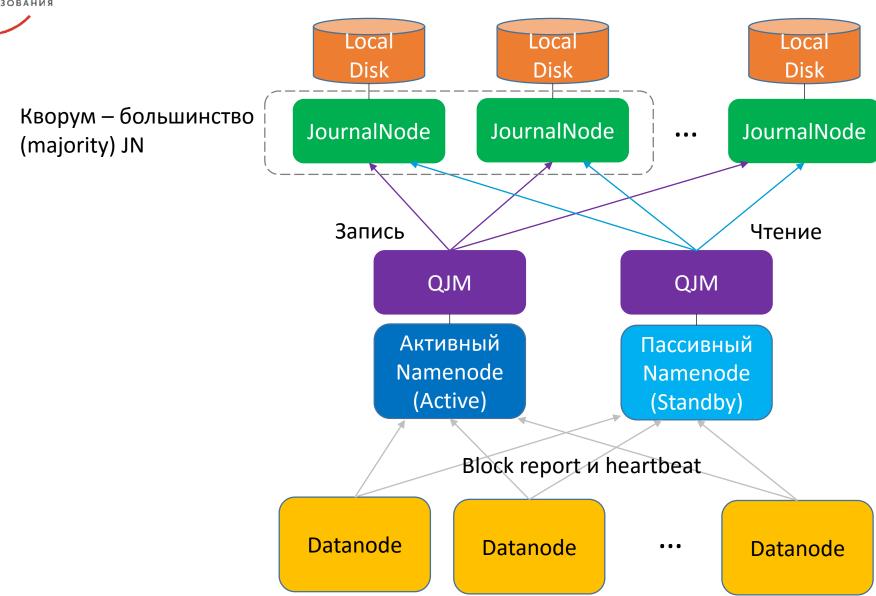


HDFS HA. NFS. Синхронизация Active NN и Standby NN





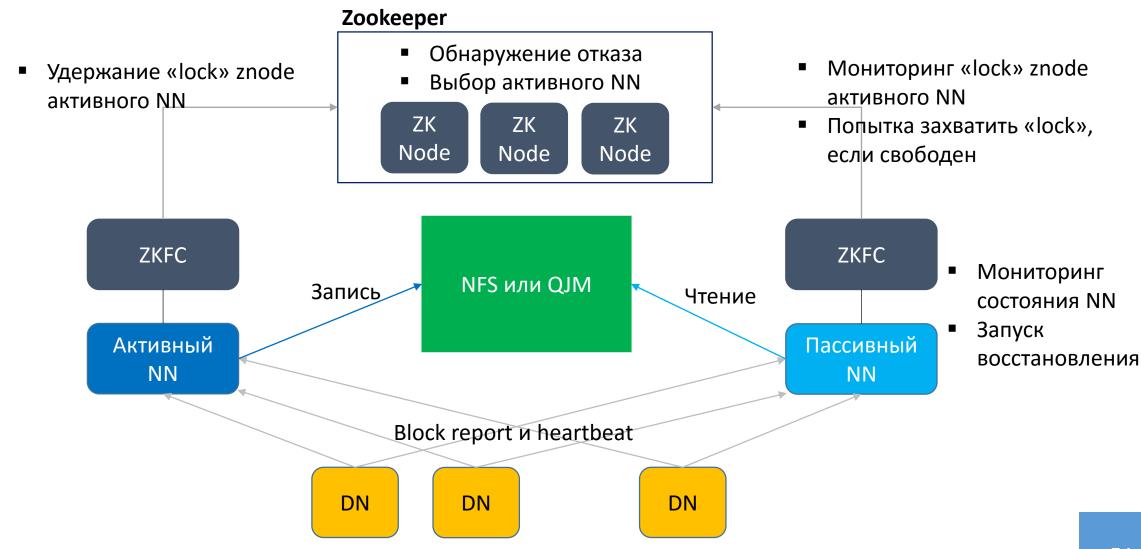
HDFS HA. QJM. Синхронизация Active NN и Standby NN





HDFS HA. Автоматический запуск восстановления

По умолчанию механизм восстановления запускается вручную

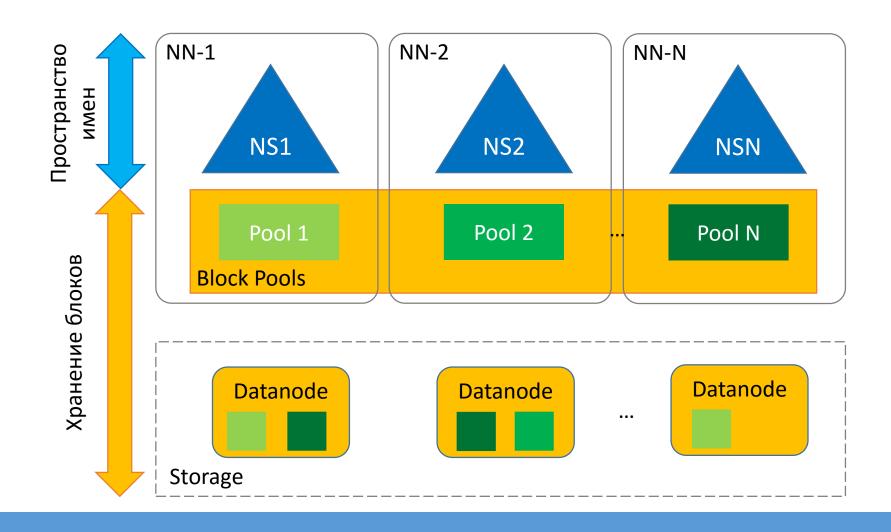




Federation

Block Pool – множество блоков, которые принадлежат одному пространству имен

Пространство имен и его block pool вместе называются Namespace Volume





Преимущества Federation

- Масштабируемость пространства имен
- Производительность (увеличивается пропускная способность)

Изолированность



Hadoop 3.x - HDFS

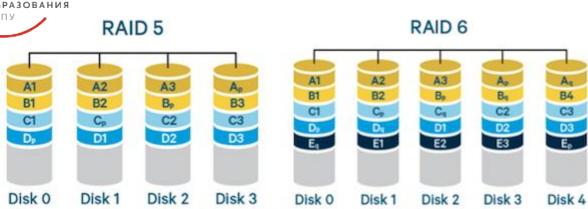


Изменения

- Intra-DataNode Balancer
- **Erasure Encoding**

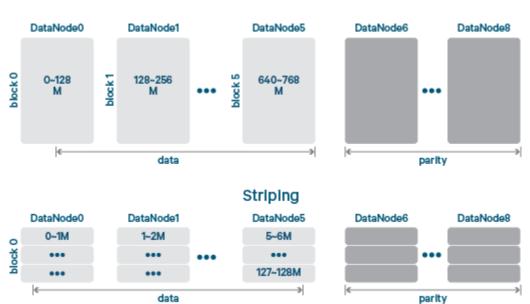
ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО ОБРАЗОВАНИЯ МГПУ

Erasure Encoding



	Data Durability	Storage Efficiency
Single replica	0	100%
Three-way replication	2	33%
XOR with six data cells	1	86%
RS(6,3)	3	67%
RS(10,4)	4	71%

Contiguous



typically 64KB or 1MB

Источники



Hadoop (github source code)

Hadoop: The Definitive Guide, 4th Edition (book)

The Hadoop Distributed File System (book)

Check point (e-book)

Configuring Environment of Hadoop Daemons (doc)

HDFS High Availability Using the Quorum Journal Manager (doc)

HDFS Federation (doc)

Hadoop HDFS High Availability (blog)

A Guide to Checkpointing in Hadoop (blog)

Quorum-based Journaling in CDH4.1 (blog)

Introduction to HDFS Erasure Coding in Apache Hadoop (blog)