



# One more way to make backup in Apache Ignite

Николай Ижиков

# Николай Ижиков

Platform V DataGrid tech lead



- Apache Ignite PMC
- Apache Kafka contributor



[t.me/db\\_links](https://t.me/db_links)  
[t.me/nizhikovTalks](https://t.me/nizhikovTalks)  
[github.com/nizhikov](https://github.com/nizhikov)  
[nizhikov@apache.org](mailto:nizhikov@apache.org)



# Команда



- Разрабатываем ядро распределенной СУБД с 2017 года
- Являемся основными контрибьюторами в Apache Ignite 2.x
- Вносим большинство правок в код Apache Ignite
- Обладаем полной экспертизой в разработке СУБД
- Умеем мониторить и поддерживать Ignite в ПРОМ. Customer Success Team(L3) – топчик



# План доклада

---

## Вступление

Приложить линейку к... Apache Ignite

Теория

## Существующие способы

Ребаланс

CDC

Полный снимок

Инкрементальный снимок

## Дамп кэшей

# План доклада

---

## Вступление

Приложить линейку к... Apache Ignite	1
Теория	2

## Существующие способы

Ребаланс	3
CDC	4
Полный снимок	5
Инкрементальный снимок	6

## Дамп кэшей



## Распределенная СУБД

Умеет быстро, транзакционно  
и надежно обрабатывать OLTP нагрузку

# DataGrid — распределённая OLTP СУБД



## DataGrid — форк Apache Ignite

Умеет то же, что и Ignite:

- In-memory режим
- ACID Транзакции и KV api.
- Compute platform.
- SQL и индексы.
- Полные и инкрементальные бэкапы.
- Асинхронная репликация (CDC).

Вообще-то DataGrid может даже больше...

## Используют крупнейшие Mission Critical+ СИСТЕМЫ

- ЕПК (единый профиль клиента)
- Эквайринг
- Процессинг
- Карты
- Токенизатор
- Антифрод
- 1000+ кластеров
- 300+ АС

# DataGrid в цифрах

Высоконагруженное  
хранилище данных



Процессинг

**32 узла**  
в кластере

**700 ГБ**  
RAM на узел

**40 000**  
RPS на узел

# DataGrid в цифрах

Высоконагруженное  
хранилище данных

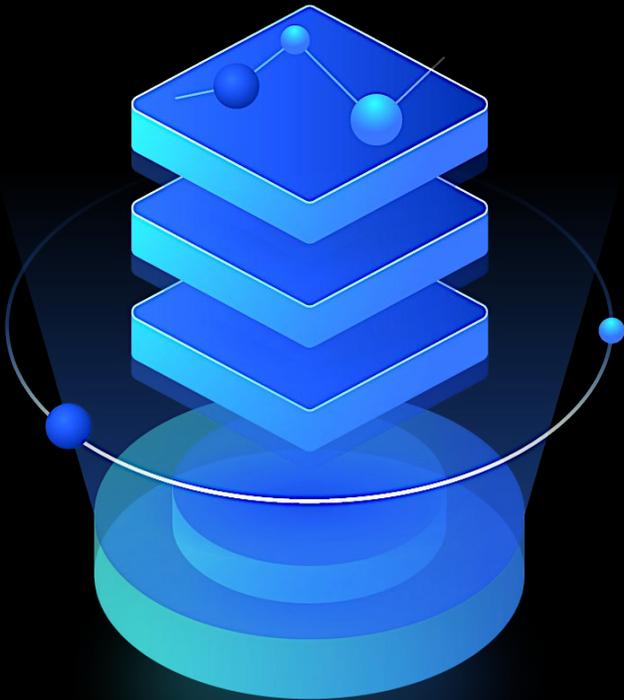


Токенизатор

**5 узлов**  
в кластере

**550 ГБ**  
RAM на узел

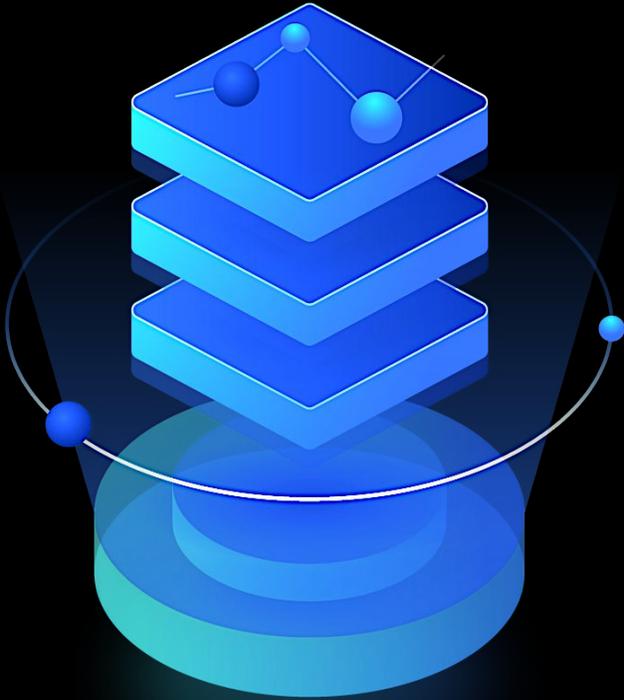
**500 000**  
RPS



Задача СУБД — хранить  
данные и отвечать  
на запросы



Что бы мы ни делали,  
баги случаются, сервера  
падают, стойки сгорают,  
дата центры бывают  
недоступны



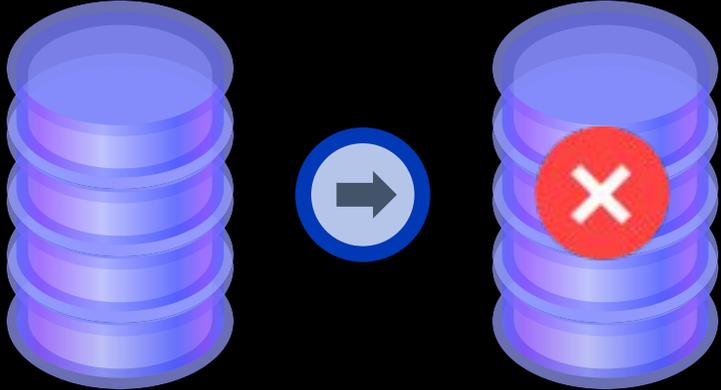
Делайте бэкапы если еще не.

# Что?



В докладе проведу обзор способов восстановить данные после инцидентов, а также расскажу о новой фиче – **cache dumps**

# Как падает однонодовая СУБД



## Причины

- Отказ оборудования
- Проблемы с электричеством
- Баг в СУБД
- Баг в приложении

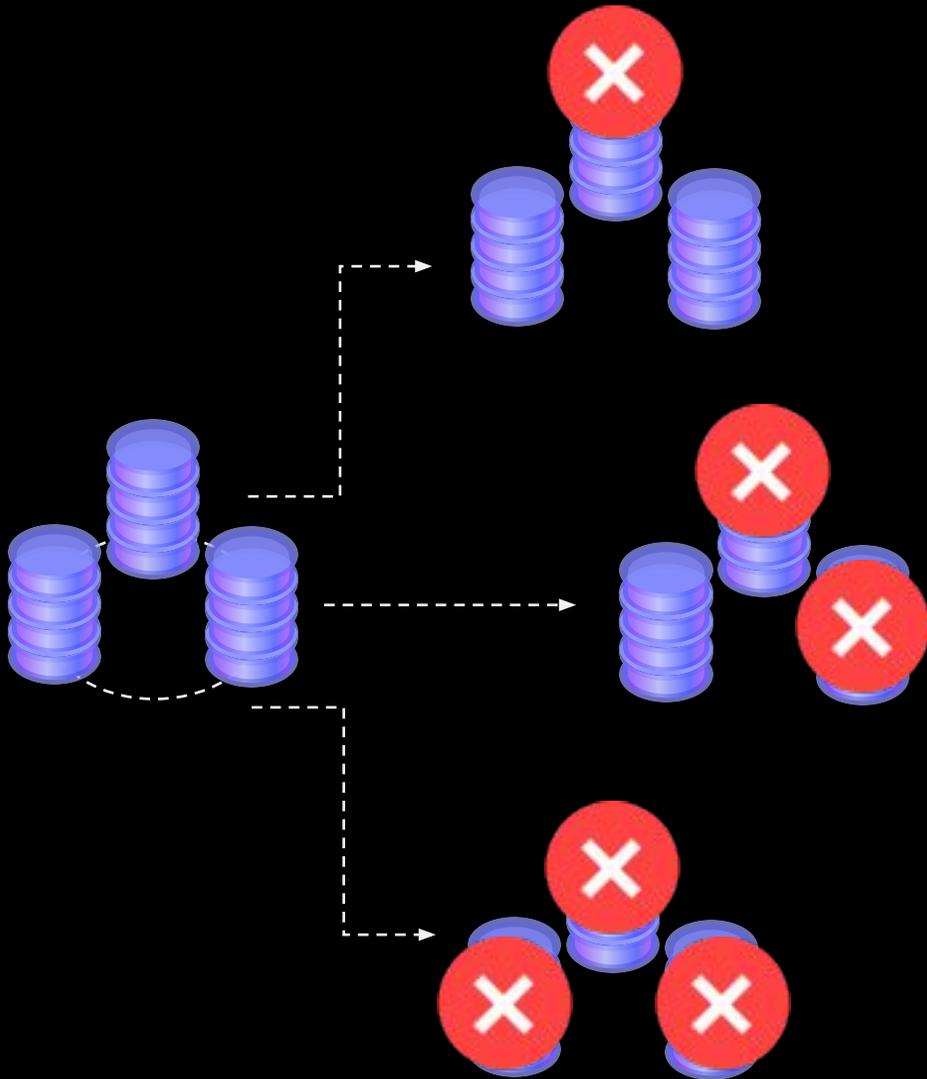
## Последствия

- Недоступность — приложение не работает
- Потеря данных

## Защита и восстановление

- Шардирование на уровне приложения
- Снапшоты
- Рестарт

# Как падает распределенная СУБД



## Причины

- Отказ оборудования
- Проблемы с электричеством
- Баг в СУБД
- Баг в приложении

## Последствия

- Снижение общего перформанса
- Необходимость системных процессов восстановления

## Защита

### И ВОССТАНОВЛЕНИЕ

- Правильная настройка
- Добавление узлов в кластер после падения (стандартная операция!)
- Snapшоты

# Аварийное восстановление

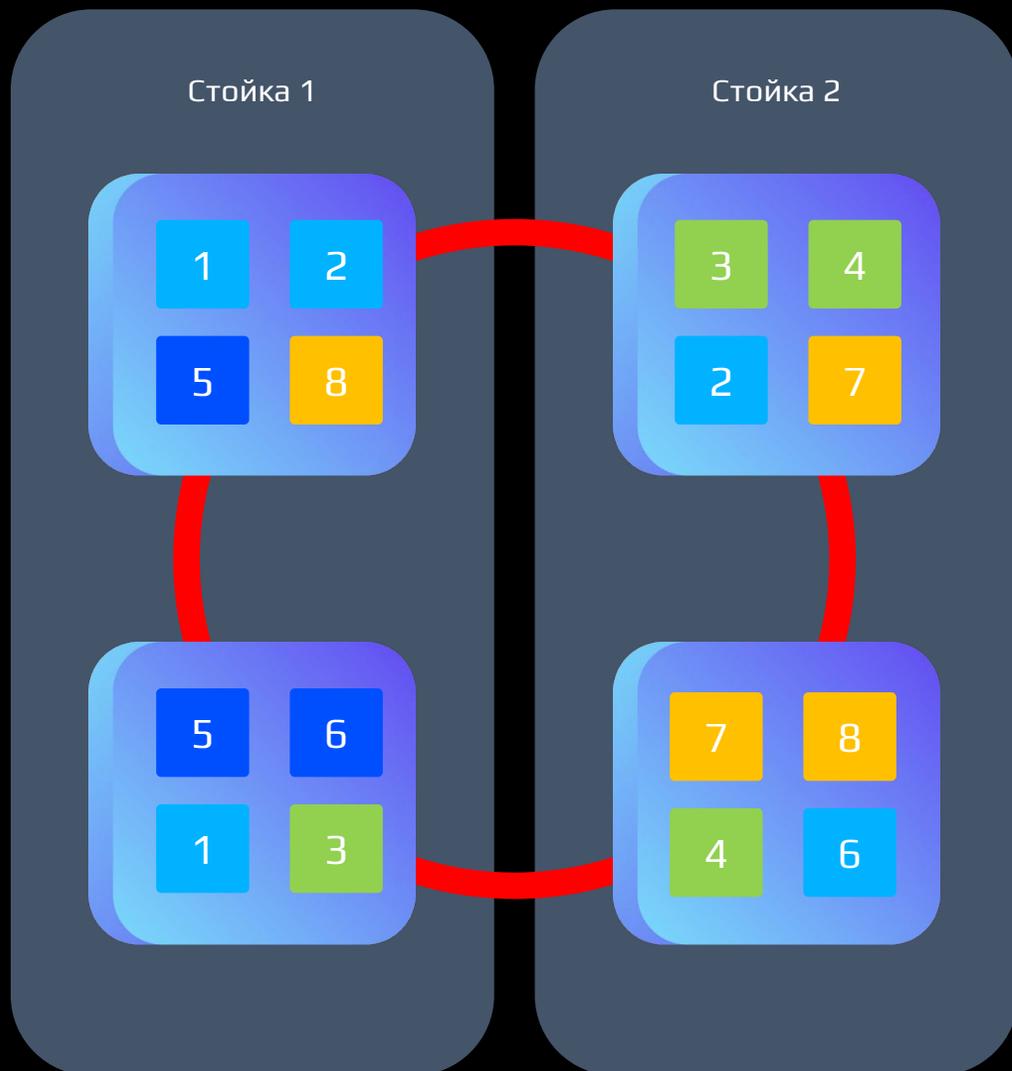




# Рибаланс

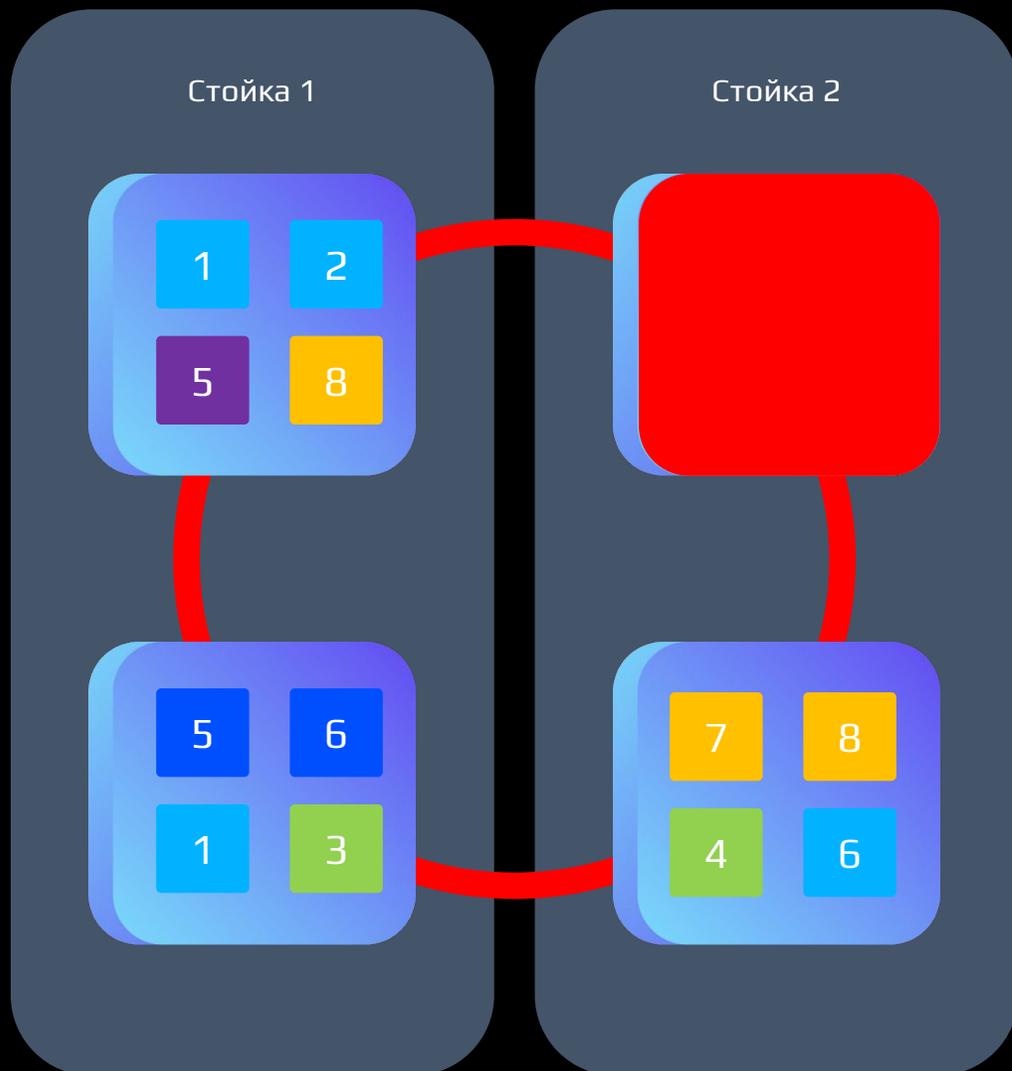
Apache Ignite

# Apache Ignite: ребаланс



```
CacheConfiguration {  
  affinity → {  
    partitions → 8  
  },  
  backups → 1  
}
```

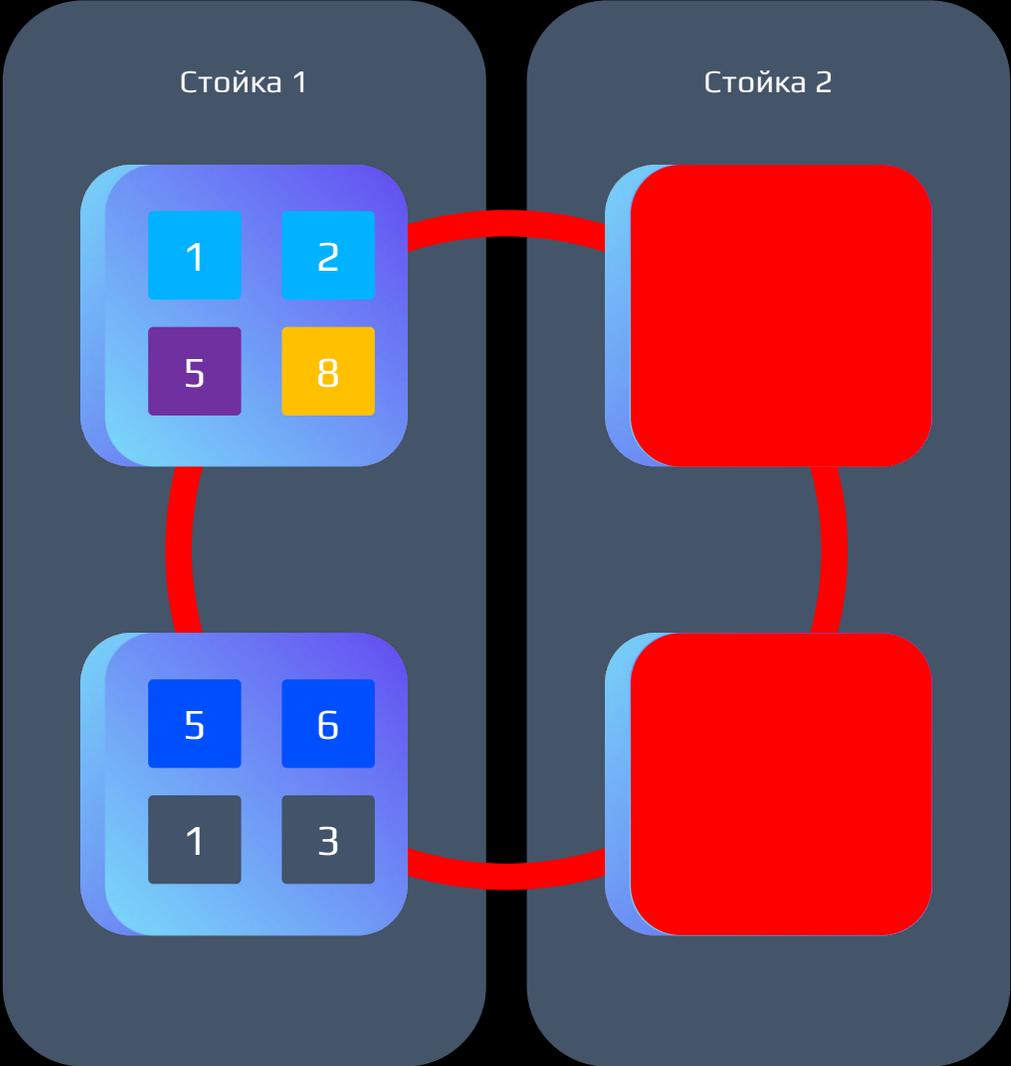
# Apache Ignite open source: ребаланс



## Остановка узла:

1. Перезапустить узел
2. Ignite сам выполнит ребаланс данных

# Apache Ignite open source: ребаланс



### Потеря стойки

- ❌ Партиции 4, 7 потеряны

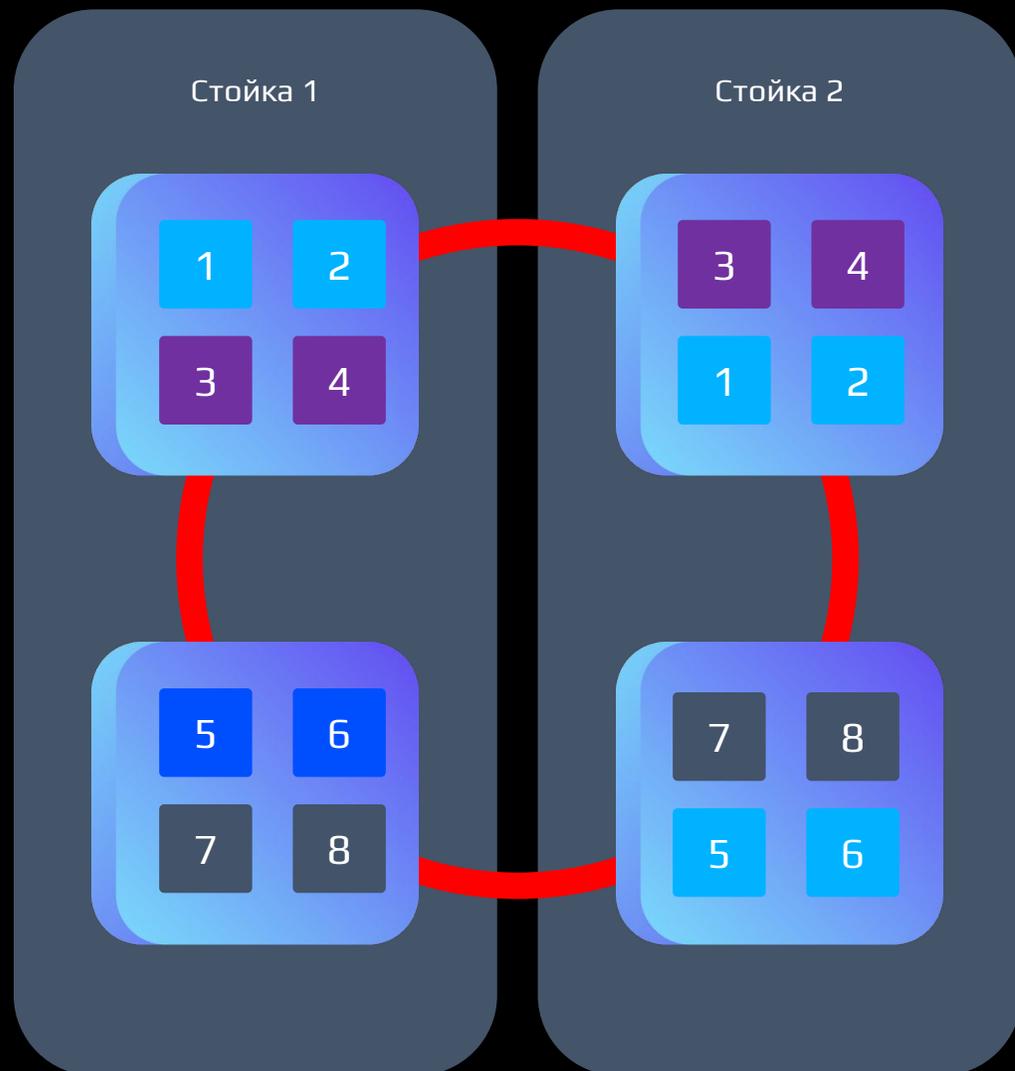
	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла



# Ячейки

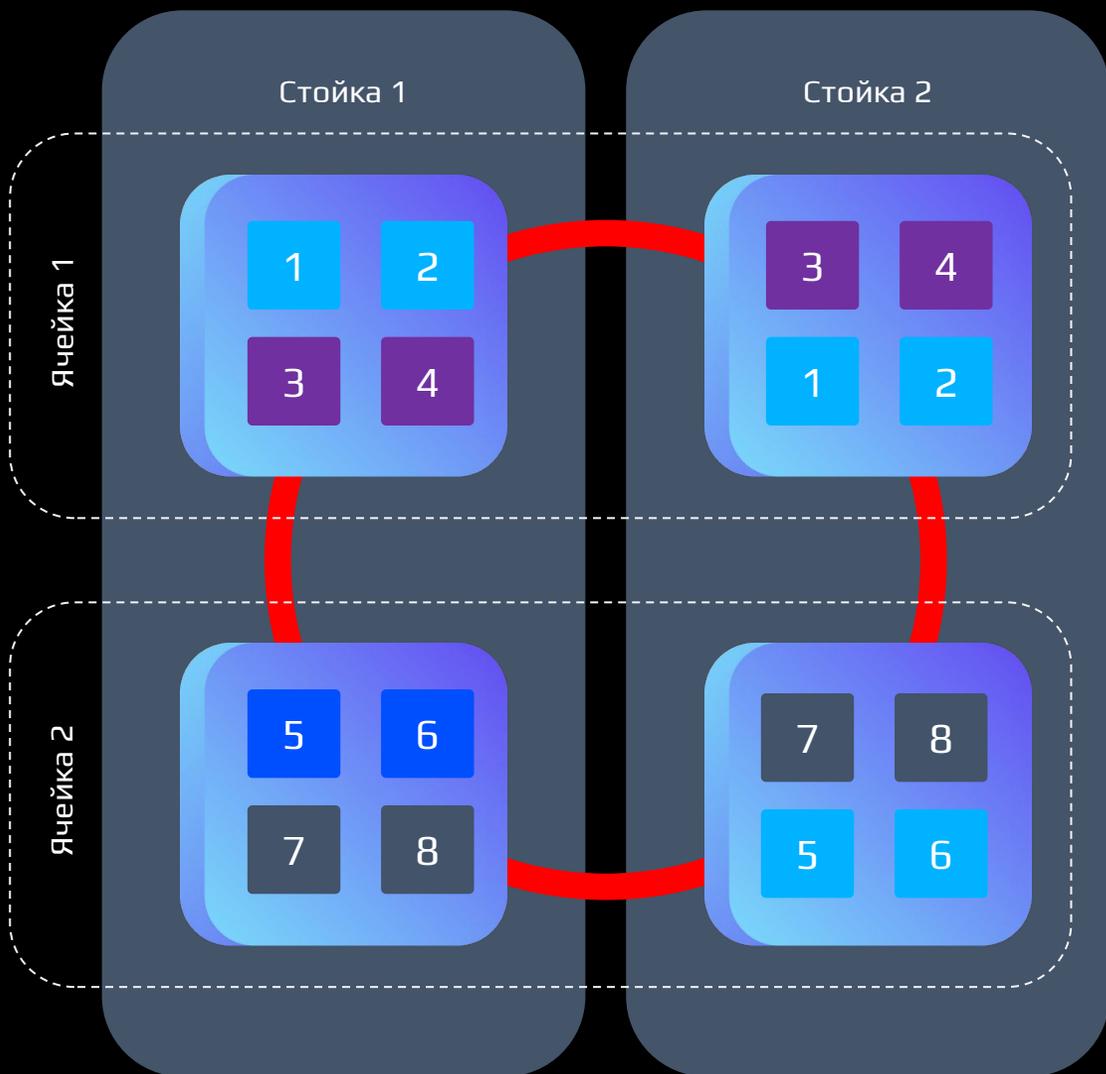
DataGrid

# DataGrid: ячейки



```
CacheConfiguration {  
  affinity → {  
    partitions → 8  
    affinityBackupFilter → CellularAffinity  
  },  
  backups → 1  
}
```

# DataGrid: ячейки



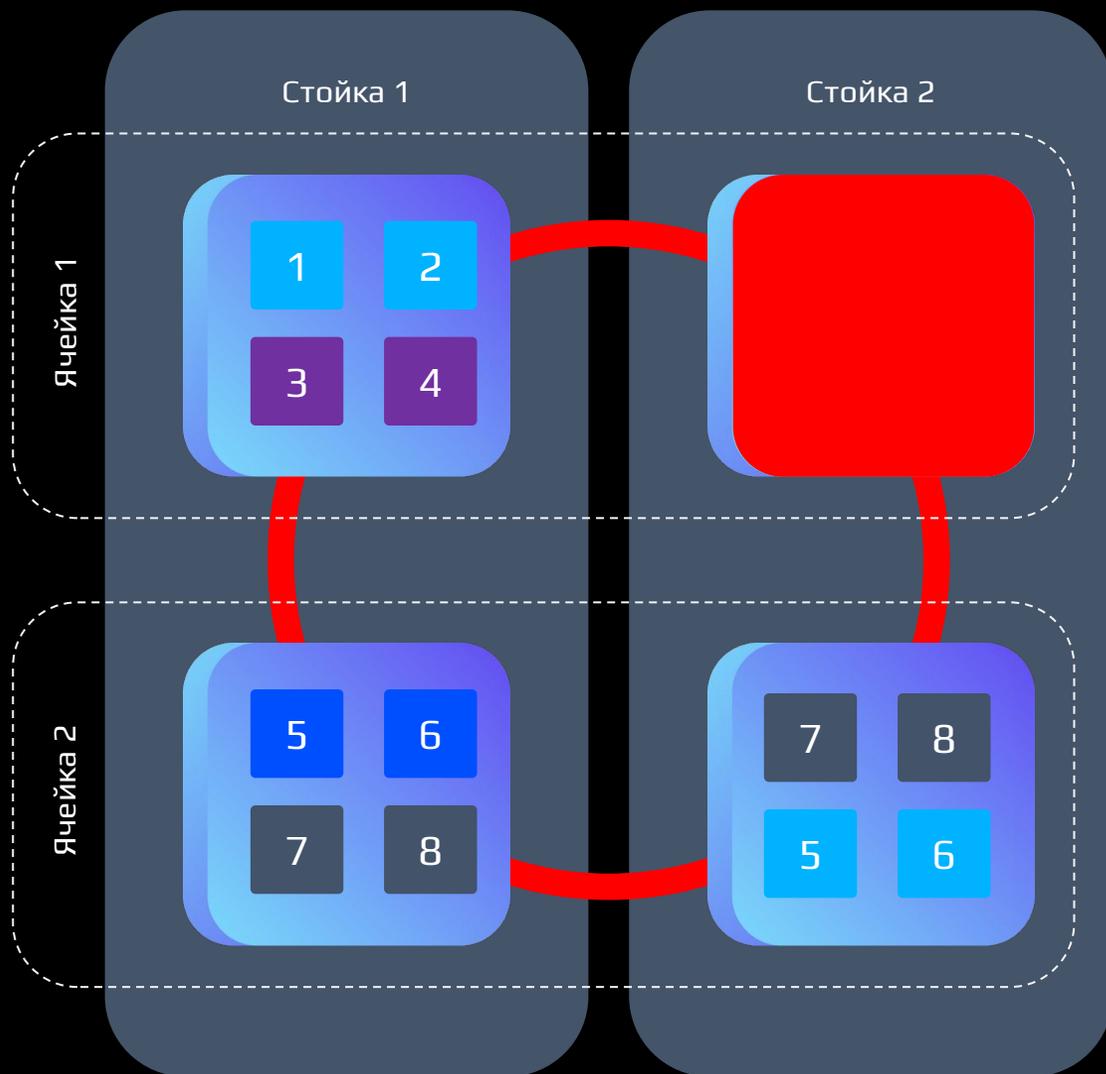
```
BaselineNode → {  
  consistentId → "Node01",  
  attributes → {  
    "cell" → "ячейка 1"  
  }  
}
```

```
BaselineNode → {  
  consistentId → "Node02",  
  attributes → {  
    "cell" → "ячейка 1"  
  }  
}
```

```
BaselineNode → {  
  consistentId → "Node03",  
  attributes → {  
    "cell" → "ячейка 2"  
  }  
}
```

```
BaselineNode → {  
  consistentId → "Node04",  
  attributes → {  
    "cell" → "ячейка 2"  
  }  
}
```

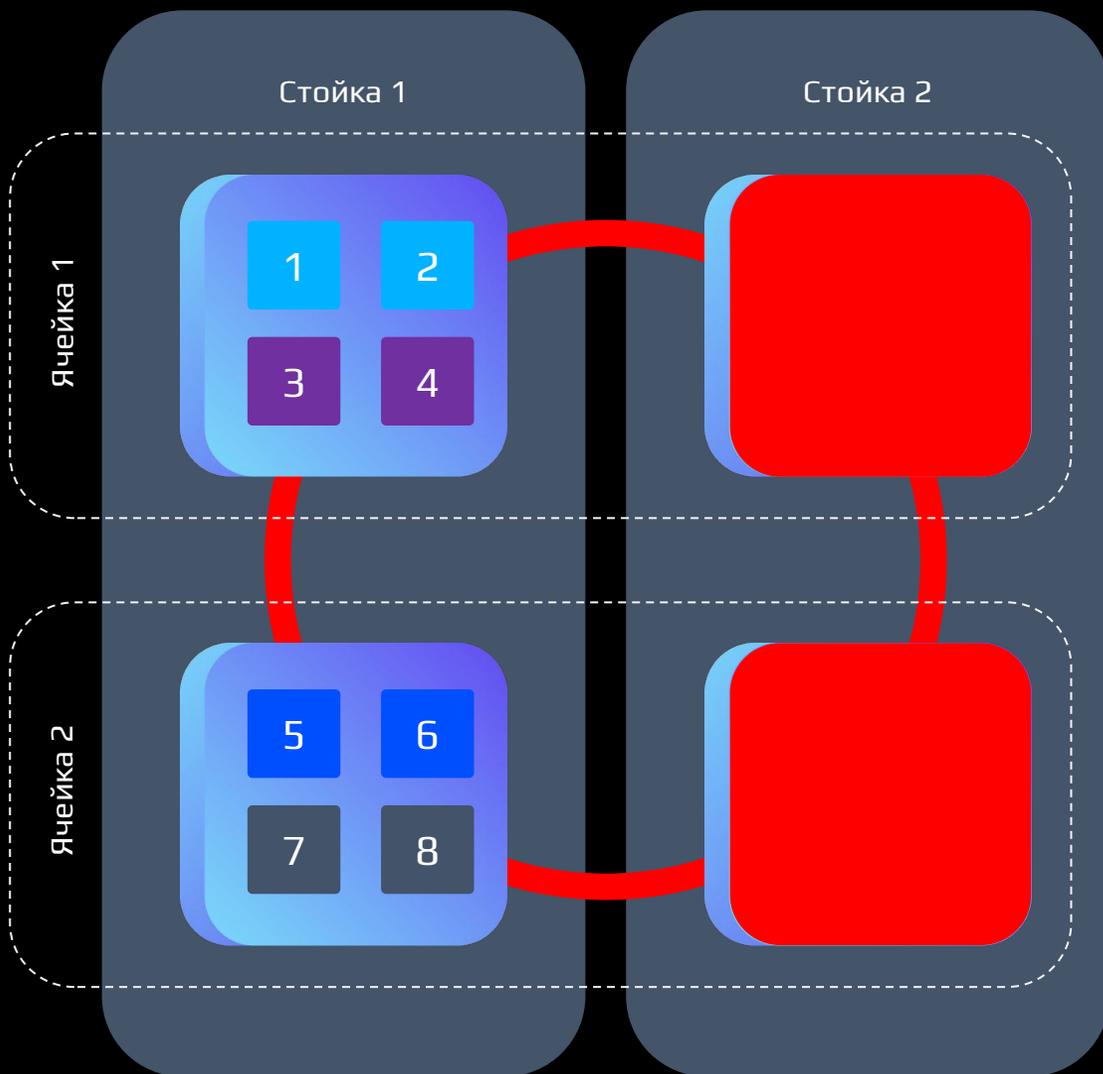
# DataGrid: ячейки



## Остановка узла:

1. Перезапустить узел.
2. Ignite сам отребалансирует данные.

# DataGrid: ячейки



## Потеря стойки

✓ Все партиции в кластере!

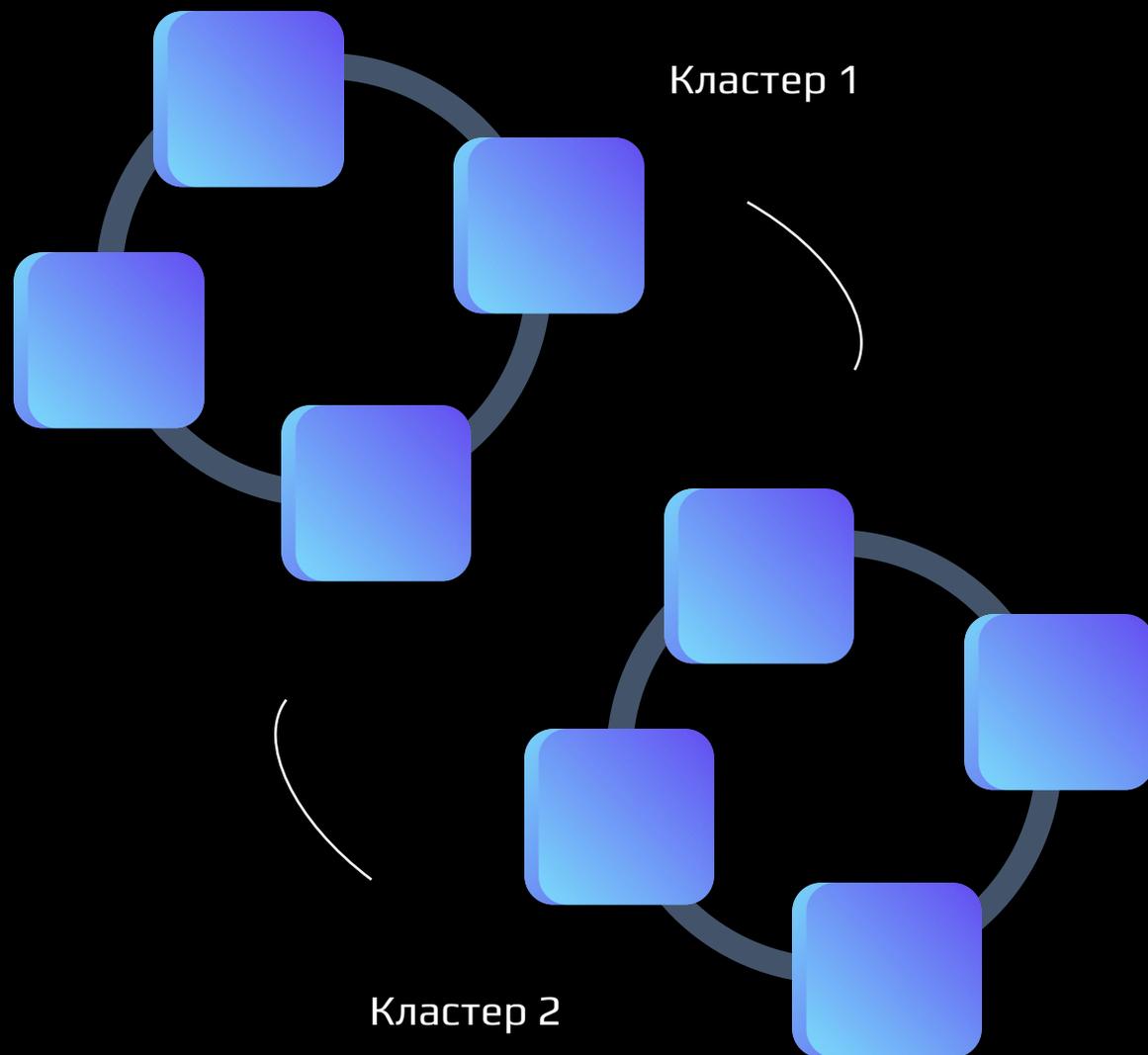
1. Поменять стойку
2. Перезапустить узлы
3. Ignite сам отребалансирует данные (полный ребаланс)

	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки



CDC  
Apache Ignite

# Apache Ignite: CDC



1. CDC обеспечивает асинхронную логическую репликацию данных
2. CDC предоставляет фреймворк для написания своей логики репликации
3. В Apache Ignite реализована репликация через тонкого клиента, толстого клиента, Kafka
4. <https://t.me/nizhikovTalks/28>

RPO → секунды

RTO → 0

# Apache Ignite: CDC



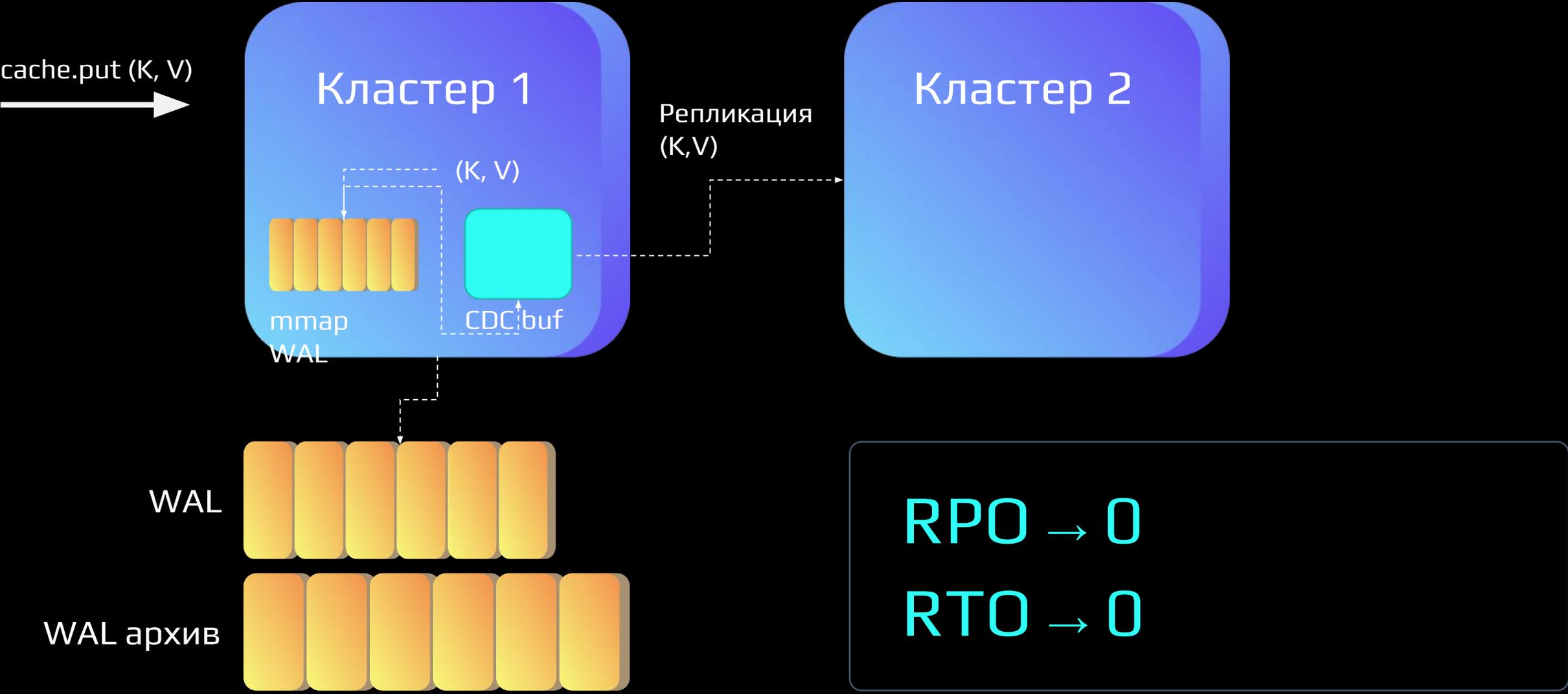
	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично	Да	Multi DC replication



# Online CDC

DataGrid

# DataGrid: online CDC



	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично	Да	Multi DC репликация
Online CDC	0	0	Да	Частично	Да	Multi DC репликация с меньшей задержкой

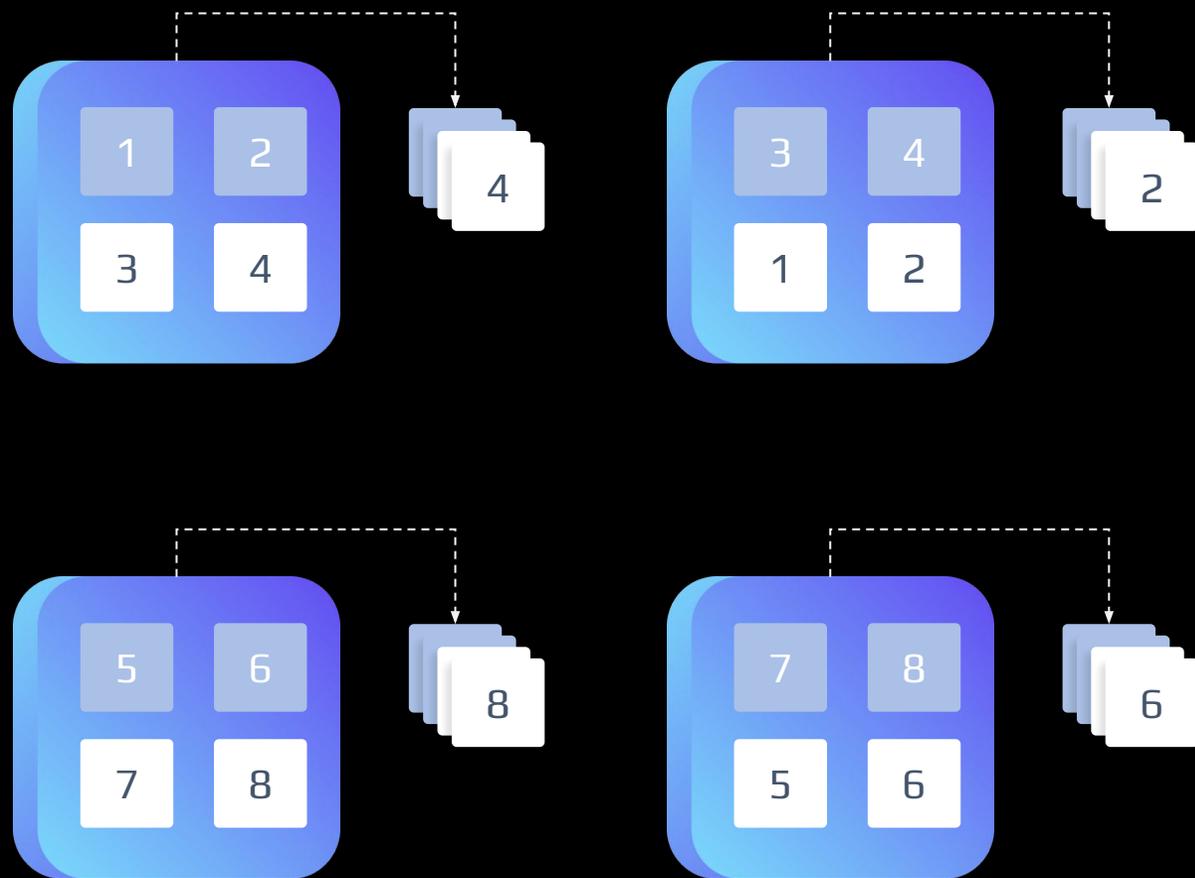


# СНАПШОТ

Apache Ignite

# Apache Ignite: алгоритм снятия снимота

1. Администратор дает команду.
2. Системный процесс делает stop the world (PME).
3. Во время StW нет транзакций — данные консистентны, можно инициализировать писателей снимота.
4. После checkpoint начинают работу Copy On Write storage. Перед изменением страницы сохраняем старую версию в дельта файл.
5. Копируем все партиции на всех нодах, сверху накладываем дельта-файл.



# Apache Ignite: алгоритм снятия снимота

## Полная резервная копия всех партиций



### Преимущества

- RTO = 0
- Восстановление на другую топологию.



### Недостатки

- Большой объем.
- Дорого снимать — StW, CoW, RAM, IO.
- RPO — часы.
- Только для persistent кэшей.

	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично	Да	Multi DC репликация
Online CDC	0	0	Да	Частично	Да	Multi DC репликация с меньшей задержкой
Полный снимок	Часы	0		Да		Восстановить PDS при падении кластера

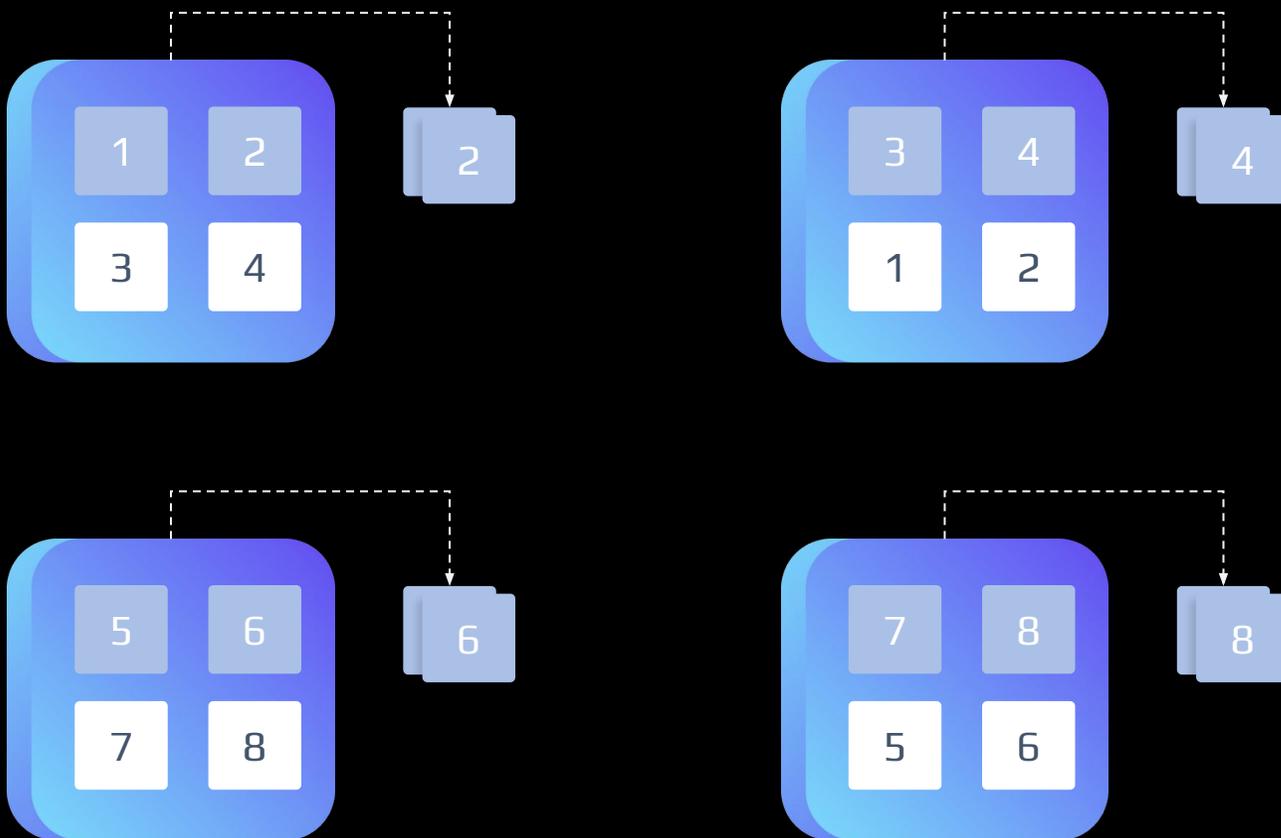


# Only-primary snapshot

Apache Ignite

# DataGrid: only-primary снимок

## Резервная копия primary-партиций



## Преимущества

- Кратно меньший размер по сравнению с полным

## Недостатки

- Все еще дорого
- RTO  $\square$  время ребаланса
- RPO – часы
- Нужен ребаланс на восстановлении
- Только для persistent кэшей

RPO = часы

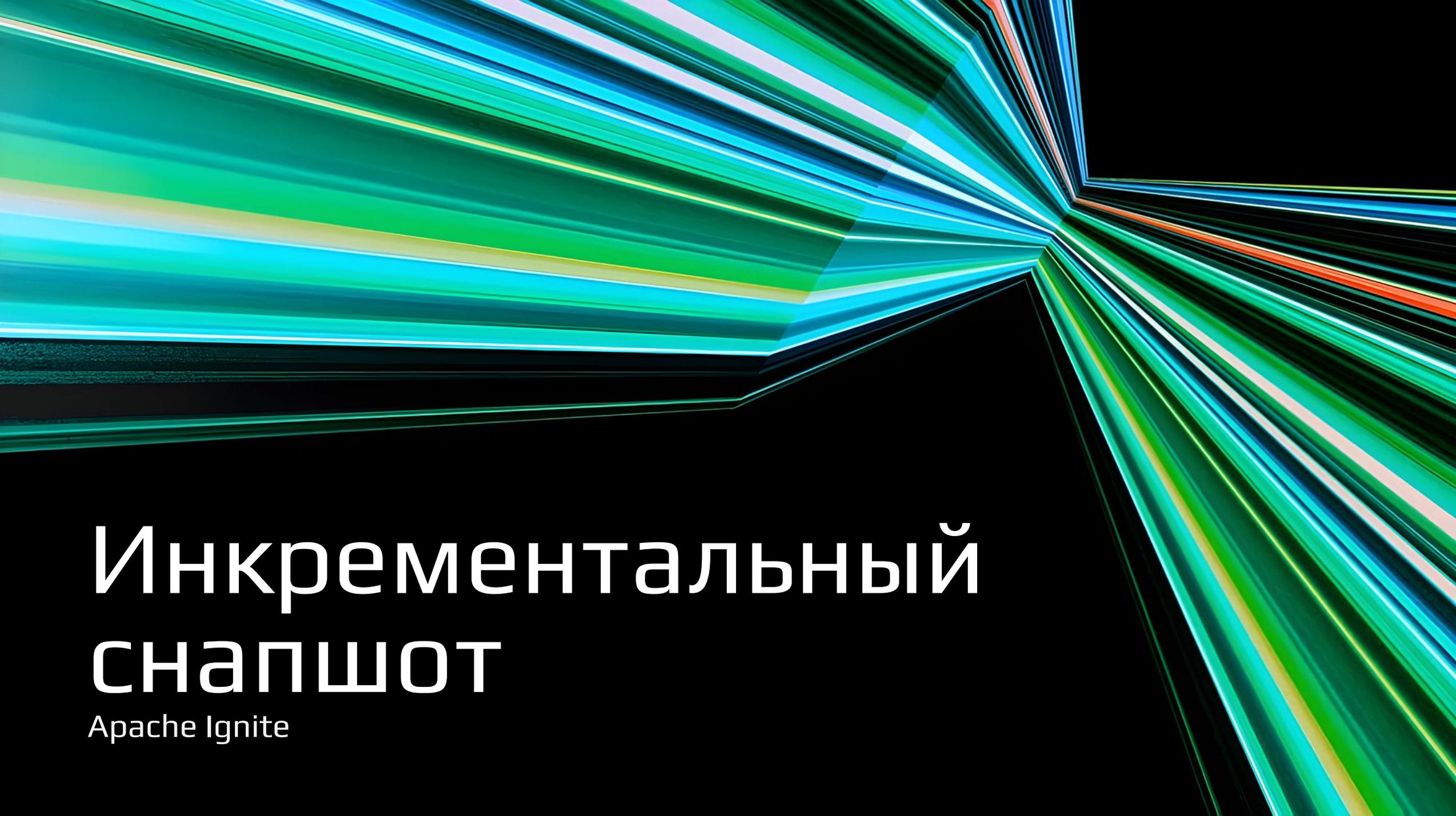
RTO  $\approx$  0 + ребланс

(в случае *only-primary*)



Переживает остановку  
кластера

	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично		Multi DC репликация
Online CDC	0	0	Да	Частично		Multi DC репликация с меньшей задержкой
Полный снимок	Часы	0		Да		Восстановить PDS при падении кластера
Полный снимок. only-primary	Часы	Время ребаланса	Да	Да		Хранить меньше



# Инкрементальный снэпшот

Apache Ignite

# Consistent Cut

## Distributed Snapshot States of Distributed

K. MANI CHANDY  
University of Texas at Austin  
and  
LESLIE LAMPORT  
Stanford Research Institute

This paper presents an algorithm by which a process can record its local state of the system during a computation. Many problems of the problem of detecting global states. For instance, to solve an important class of problems: stable properties. Once a stable property becomes true it remains true until the computation has terminated, "the system is dead" or "the system has disappeared." The stable property detection problem is a special case of the stable property. Global state detection can also be used to solve other problems.

Categories and Subject Descriptors: C.2.4 [Computing Methodologies—Distributed Applications]; D.4.5 [Operating Systems—Process Management—Concurrency, Deadlock, and Termination]; D.4.6 [Operating Systems—Process Management—Scheduling, Synchronization, and Mutual Exclusion]; D.4.7 [Operating Systems—Process Management—Fault-Tolerance, Fault-Detection, and Recovery]; D.4.8 [Operating Systems—Process Management—Verification]

## ON DISTRIBUTED SNAPSHOTS

Ten H. LAI and Tao H. YANG

Department of Computer and Information Sciences, The Ohio State University, 2036 Neil Avenue Mall, Columbus, OH 43210, U.S.A.

Communicated by David Gries  
Received 15 July 1986  
Revised 5 November 1986

We develop an efficient snapshot algorithm that needs no control messages and does not require channels to be first-in-first-out. We also show that several stable properties (e.g., termination, deadlock) can be detected with uncoordinated distributed snapshots. For such properties, our algorithm can be further simplified.

*Keywords:* Distributed system, stable property, snapshot algorithm, deadlock detection, termination detection

### 1. Introduction

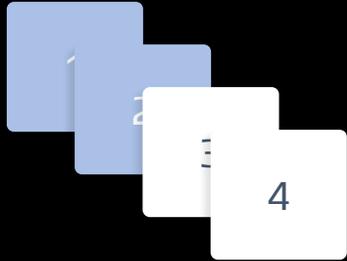
Chandy and Lamport [1] proposed an elegant technique, called *distributed snapshots*, for detecting stability in a distributed system:

(1) Every process takes a local snapshot by recording its own state as well as the states of all channels incident upon it.

first-out, and it requires no control messages at all. As mentioned, Chandy and Lamport suggested 'meaningful' global snapshots for detecting stability in a system. A natural question then arises: Can an 'uncoordinated' global snapshot, in which processes take local snapshots without any coordination among them, be useful for stability detection?

# Как Apache Ignite хранит данные?

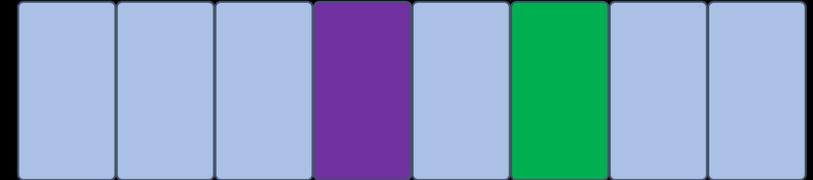
1



## Партиции обслуживают операции:

- Каждая партиция – B+Tree, в узлах страницы.
- Чтение страницы за 1 IO операцию.
- Запись на диск – random write  
=> копим изменения и checkpoint'им.
- Не хранят историю операций  
=> глобальная блокировка для гарантий консистентности в снапшоте.

2

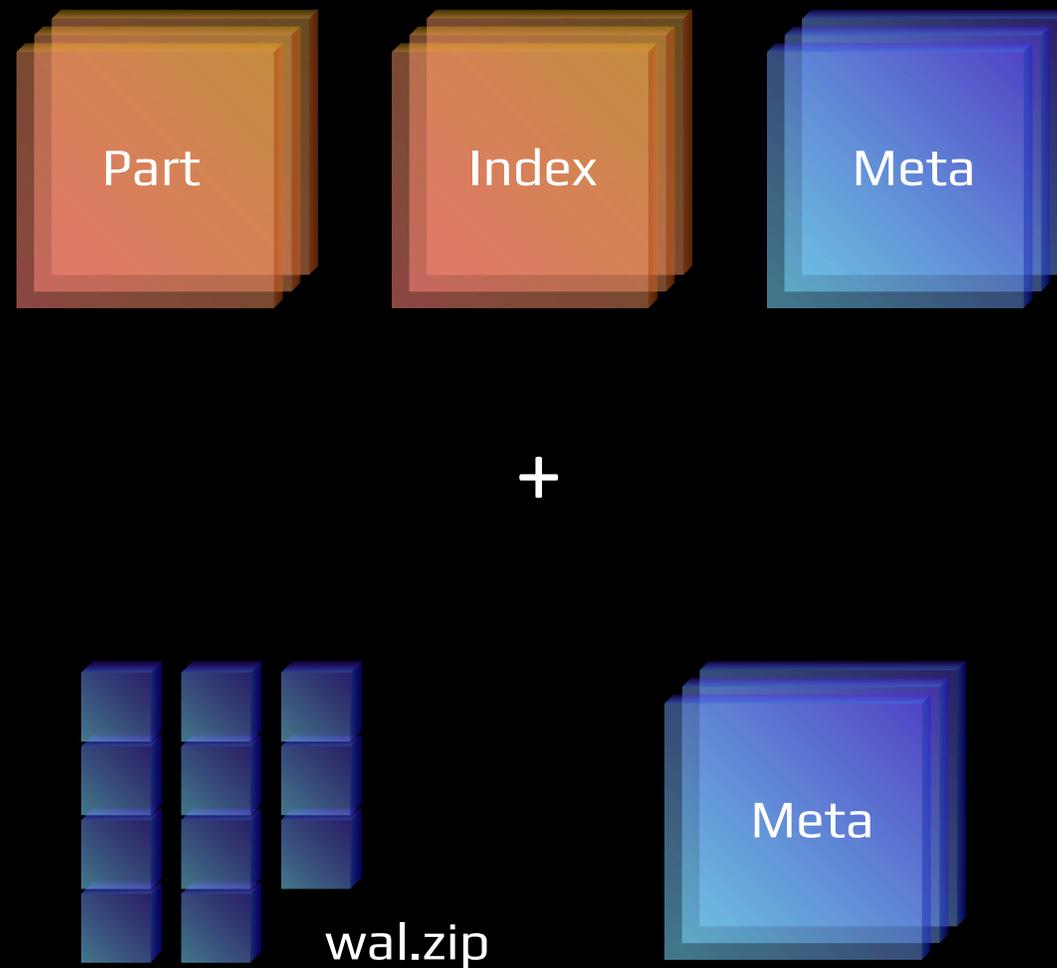


## Write Ahead Log (WAL):

- Эффективная упреждающая запись update'ов в последовательный журнал операций.
- Используется для восстановления данных в партициях с момента checkpoint'а.
- Хранит историю операций  
=> блокировка не нужна?

# Apache Ignite: инкрементальный снимок

- Сделали полный снимок.
- Через время доложили к нему накопившиеся WAL'ы и мету.
- Можно делать несколько инкрементов.



# Apache Ignite: инкрементальный снимок



## Полный

- Полная копия данных
- Тяжелая операция: PME, IO, RAM
- RPO и RTO – часы



## Инкрементальный

- Только изменения в данных.
- Легкая неблокирующая операция (Нет StW).
- Предсказуемый RPO – минуты.
- Overhead на RTO – минуты.
- Транзакционно консистентный.
- Формирует точку восстановления по алгоритму Consistent Cut.

	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично	Да	Multi DC репликация
Online CDC	0	0	Да	Частично	Да	Multi DC репликация с меньшей задержкой
Полный снимок	Часы	0		Да		Восстановить PDS при падении кластера
Полный снимок. only-primary	Часы	Время ребаланса	Да	Да		Хранить меньше
Инкрементальный снимок	Минуты	Время обработки WAL		Да		Снимать чаще

	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично	Да	Multi DC репликация
Online CDC	0	0	Да	Частично	Да	Multi DC репликация с меньшей задержкой
Полный снимок	Часы	0		Да		Восстановить PDS при падении кластера
Полный снимок. only-primary	Часы	Время ребаланса	Да	Да		Хранить меньше
Инкрементальный снимок	Минуты	Время обработки WAL		Да		Снимать чаще

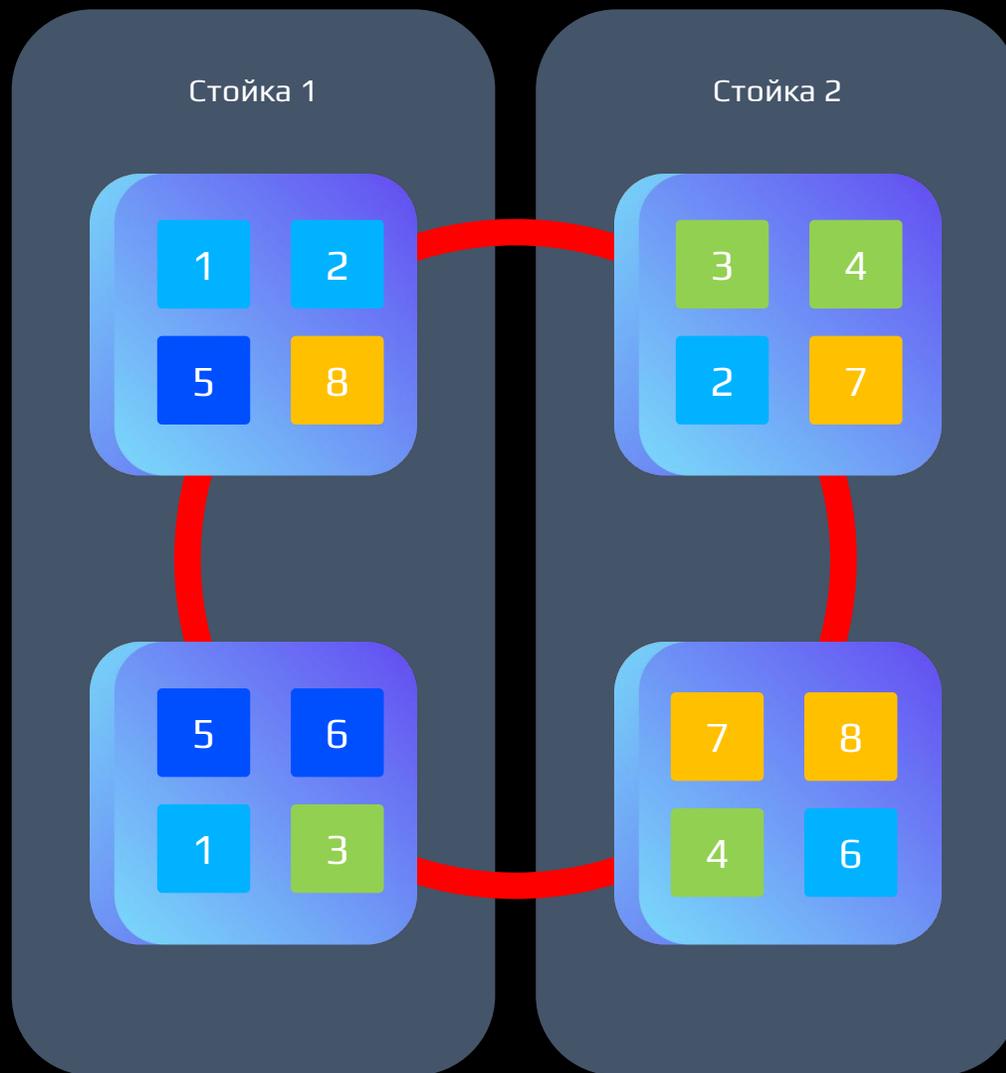


# Cache dump

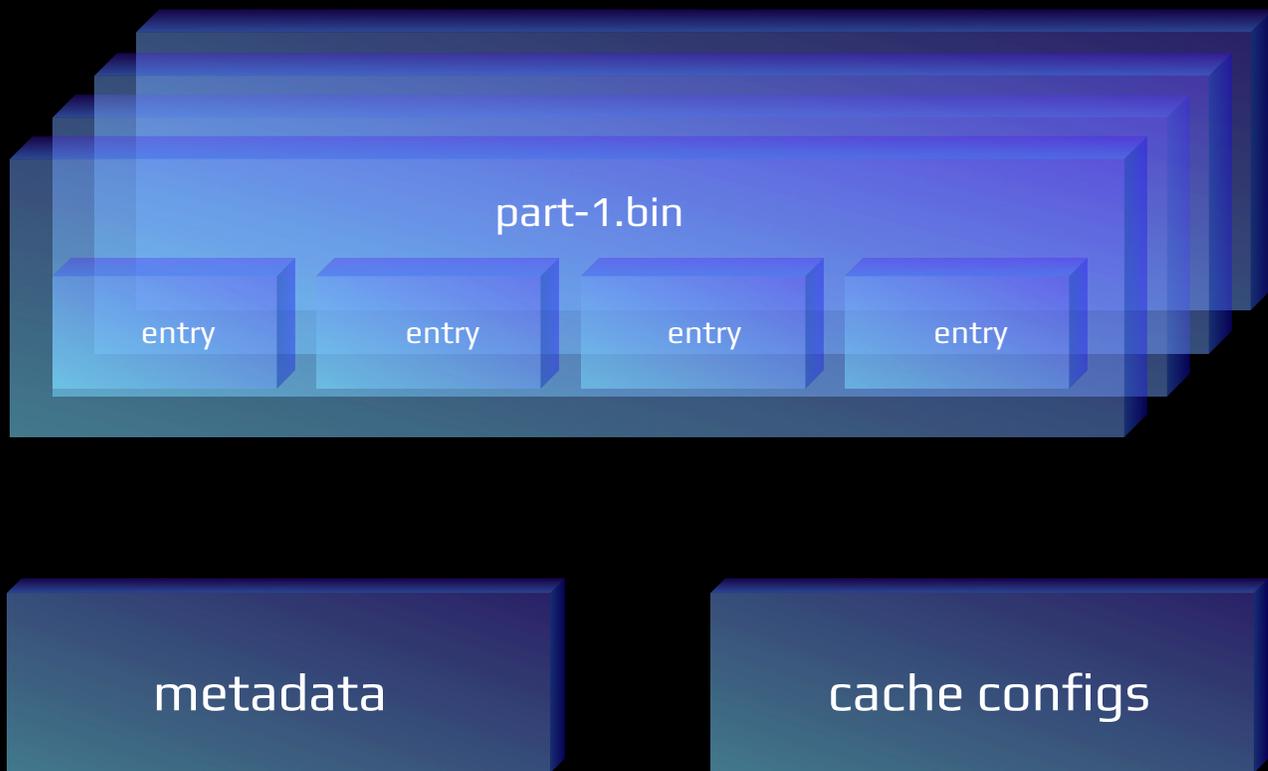
Apache Ignite

# Cache dump: задачи

1. Уметь бекапить in-memory кеши.
2. Делать это консистентно.
3. С учетом транзакций.
4. Не прерывать пользовательскую нагрузку.
5. Восстанавливать данные на любую топологию.
6. Поддержка CLI.
7. Nice to have - API offline обработки.



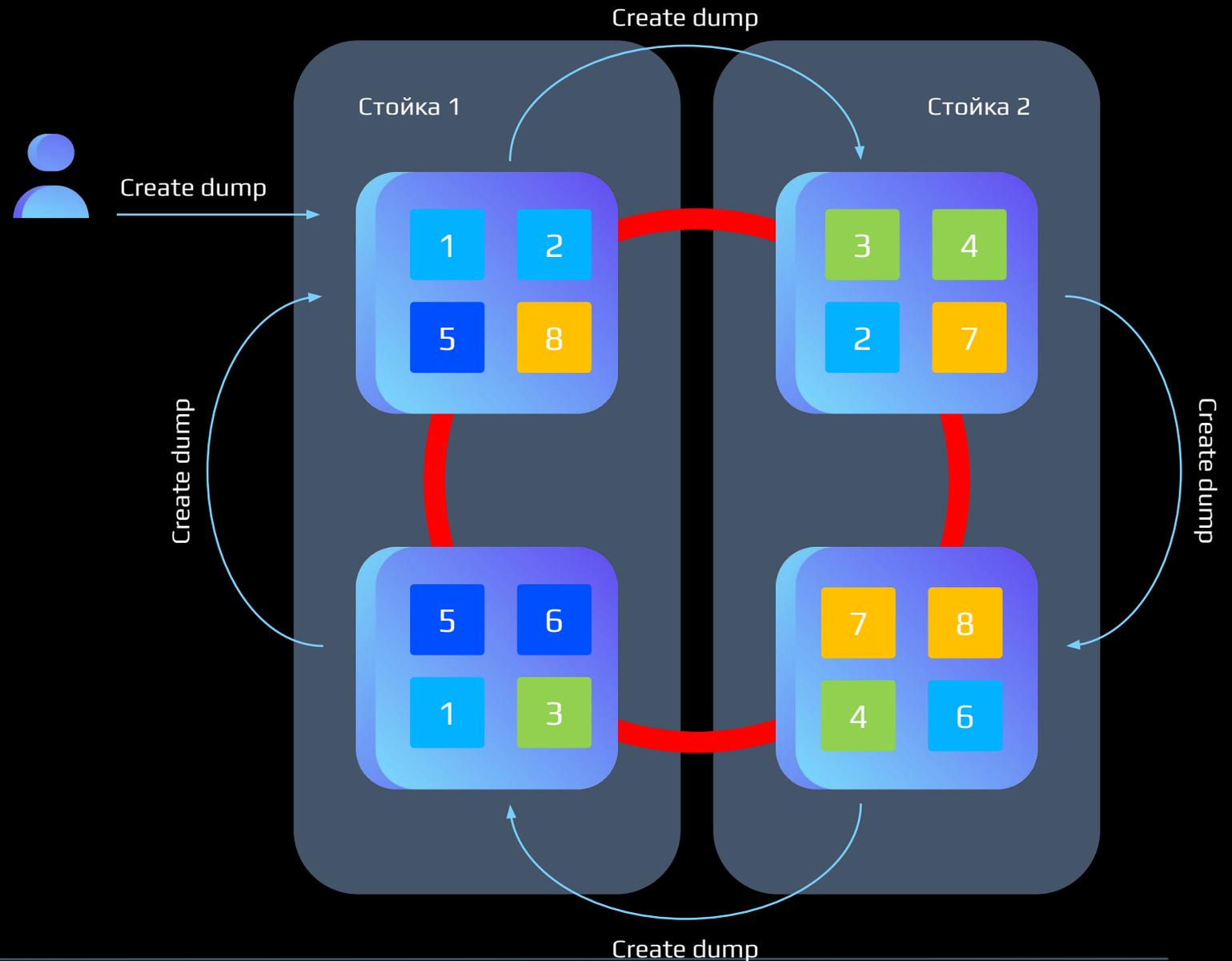
# Apache Ignite: Cache dump



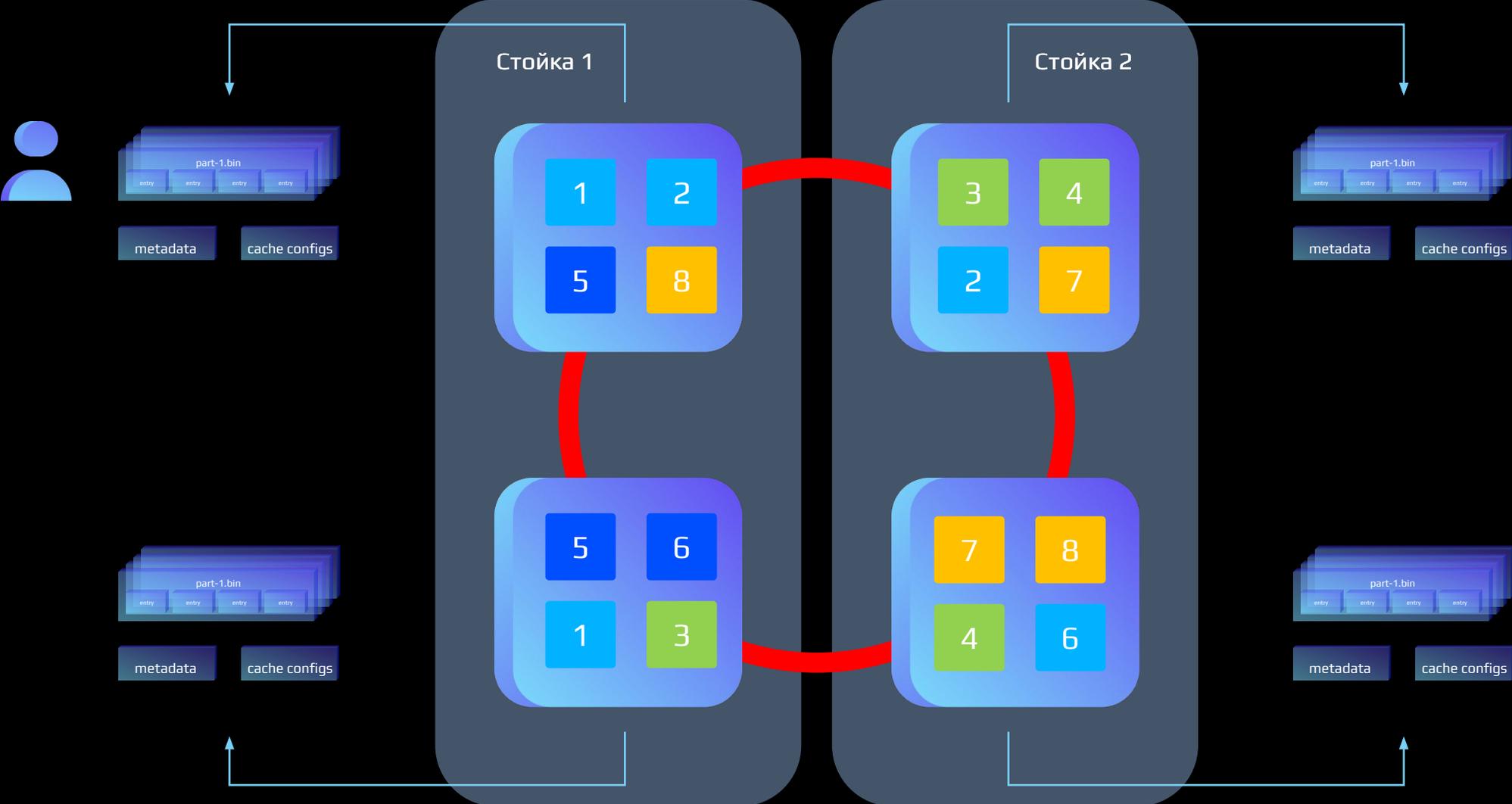
- Структура файла — список записей одна за одной, а не страницы данных.
- Метаданные.
- Конфигурации кэшей.

# Apache Ignite: алгоритм снятия дампа

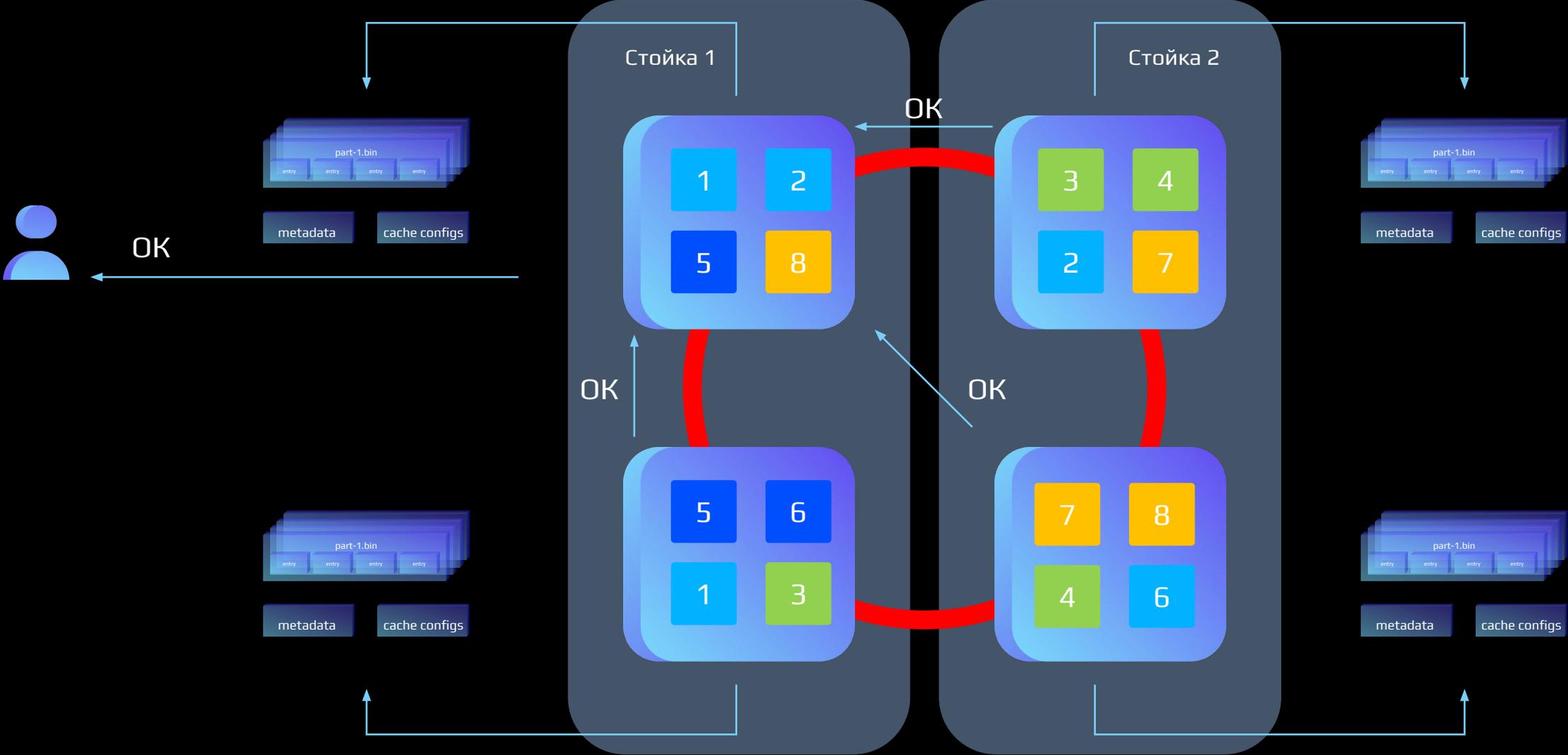
1. Администратор дает команду.
2. Системный процесс делает stop the world (PME).
3. Во время StW — данные консистентны, можно инициализировать писателей дампа.
4. Для обеспечения консистентности устанавливаем listener'ы на изменения кеша.
5. Пускаем транзакции.
6. Итерируемся по партиции и записываем row by row.
7. Изменившиеся данные записываем listener'ом.



# Apache Ignite: алгоритм снятия дампа

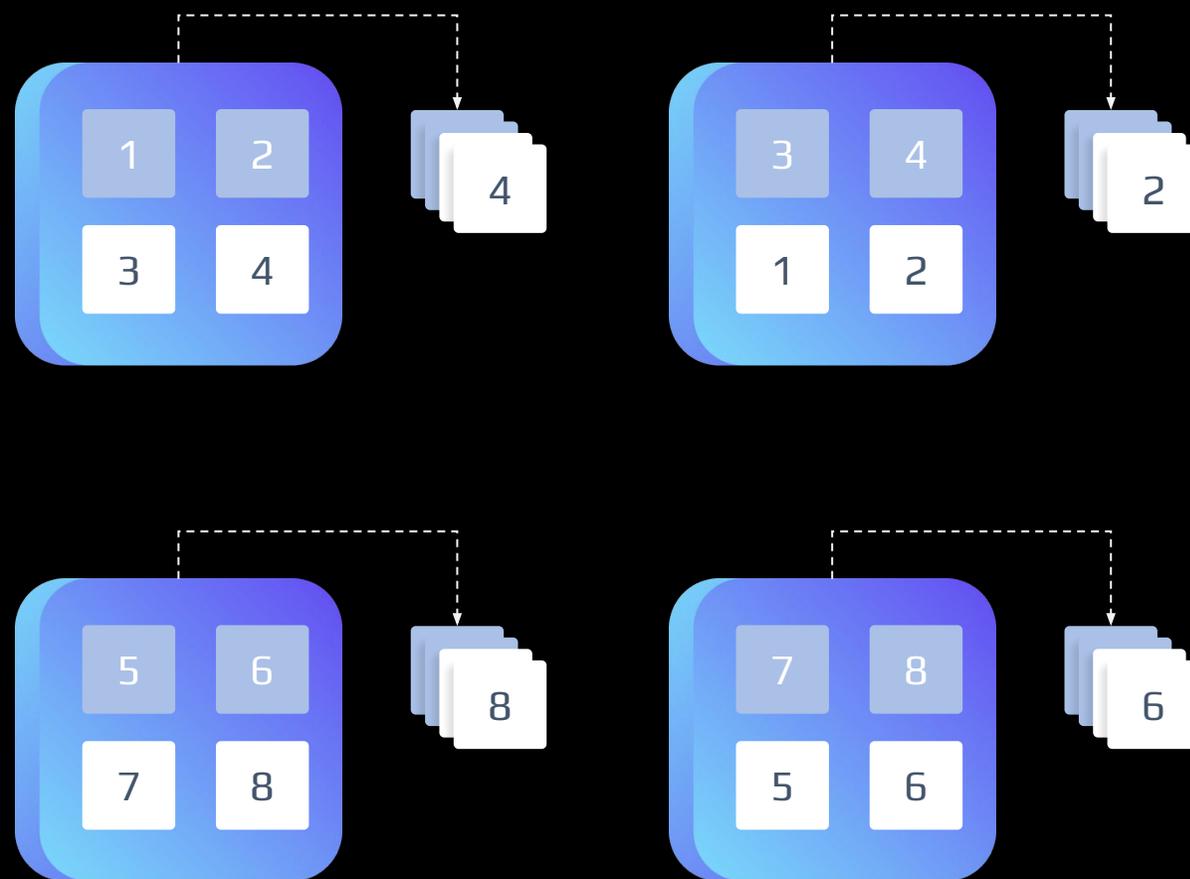


# Apache Ignite: алгоритм снятия дампа



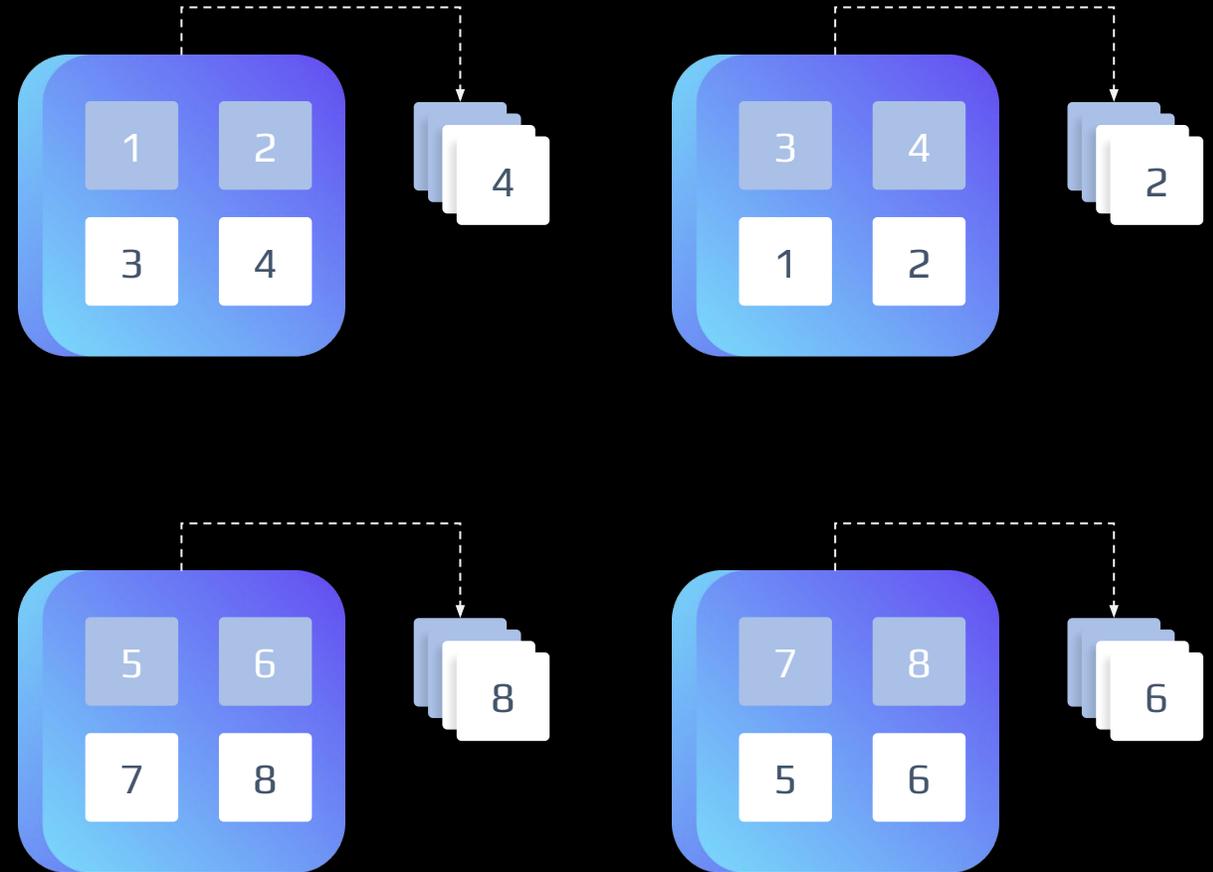
# Apache Ignite: снятие дампа - тонкости

1. Откатиться, если где-то ошибка.
2. Не перегрузить ноды системным процессом - снятие дампа паразитная нагрузка.

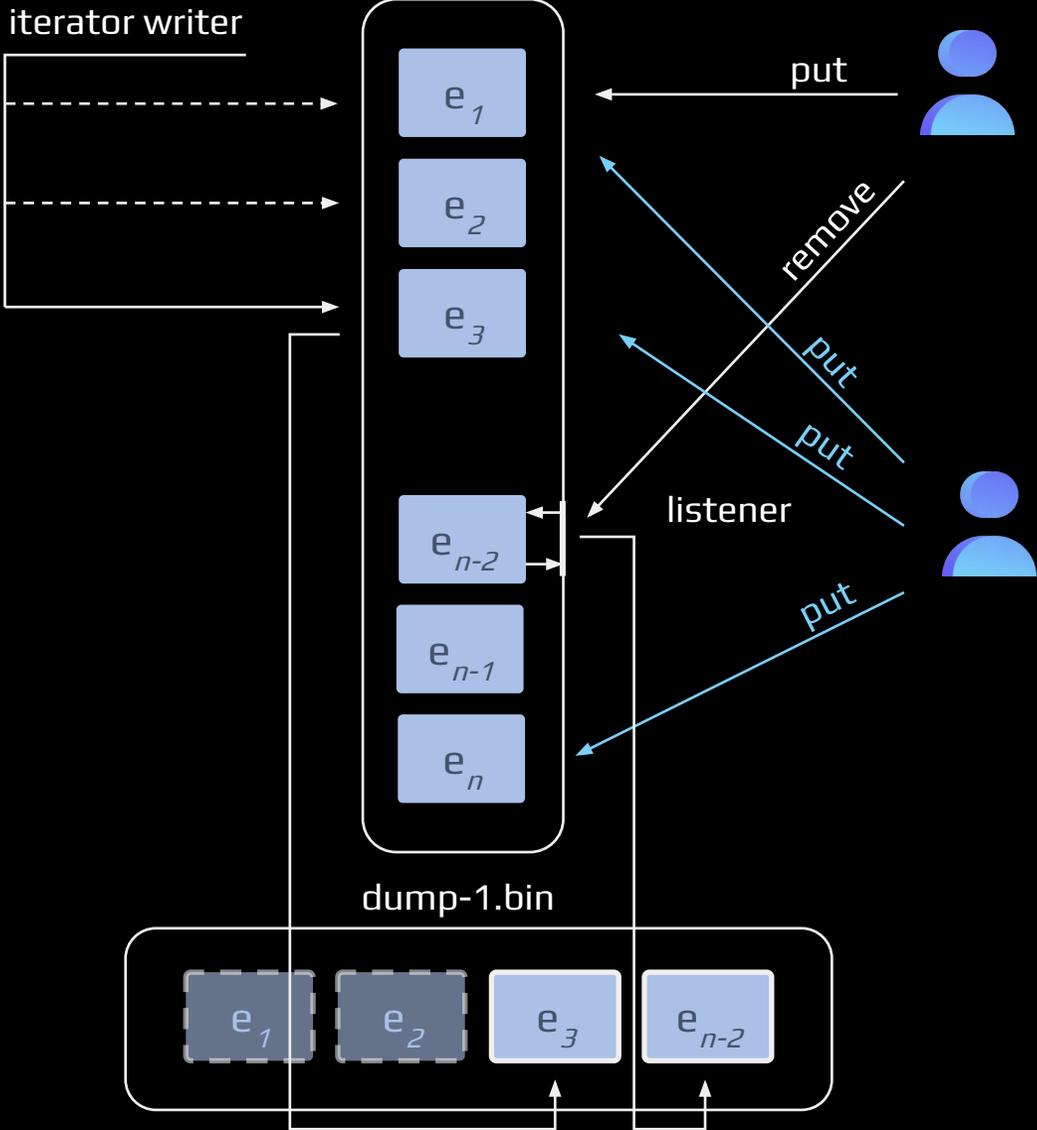


# Apache Ignite: снятие дампа - тонкости

1. Откатиться, если где-то ошибка.
  - **DistributedProcess**
2. Не перегрузить ноды системным процессом - главное пользовательские операции!
  - **SnapshotExecutor** - по задаче на каждую партицию.
  - **Rate limiter** - ограничивает скорость записи на ноде.

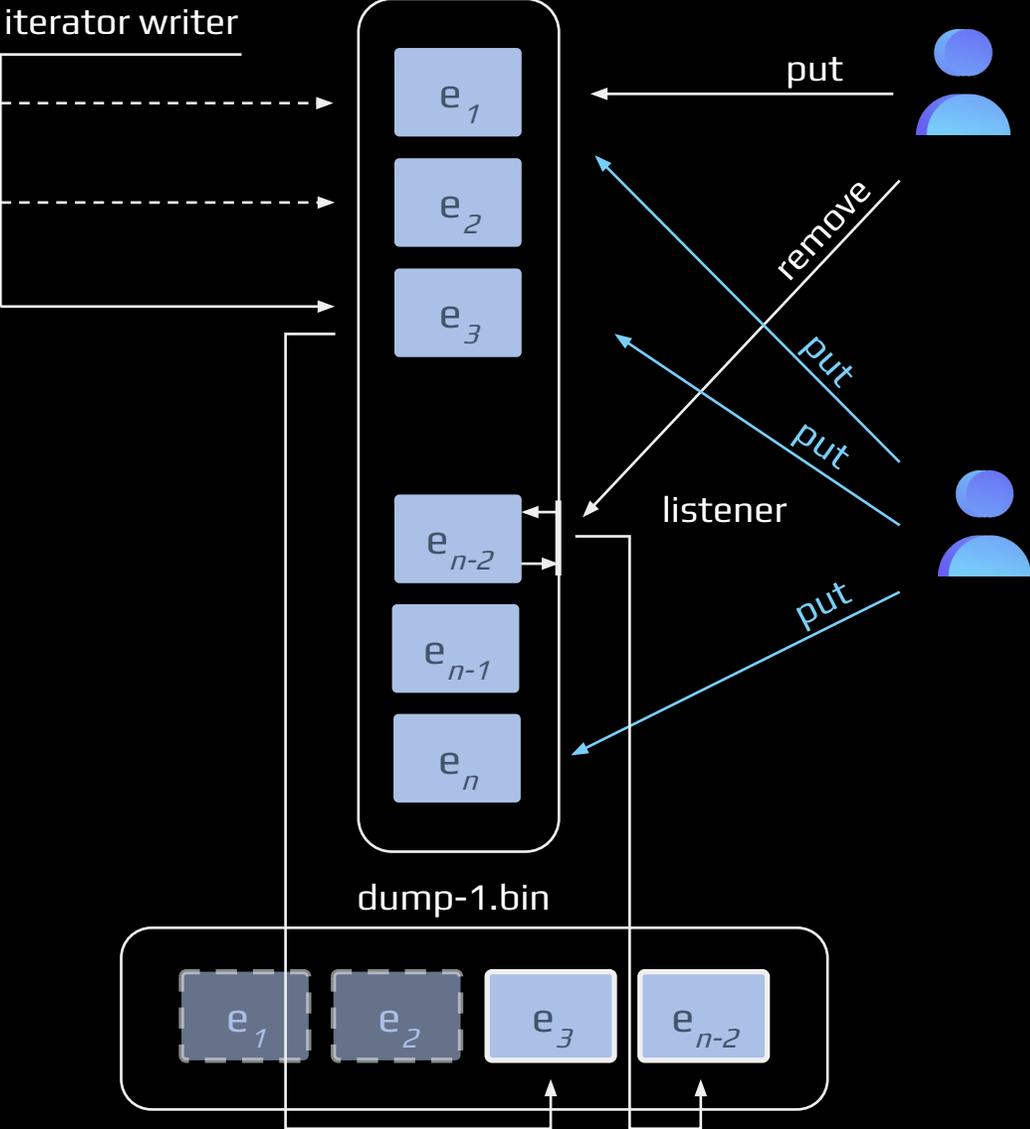


# Дамп одной партиции



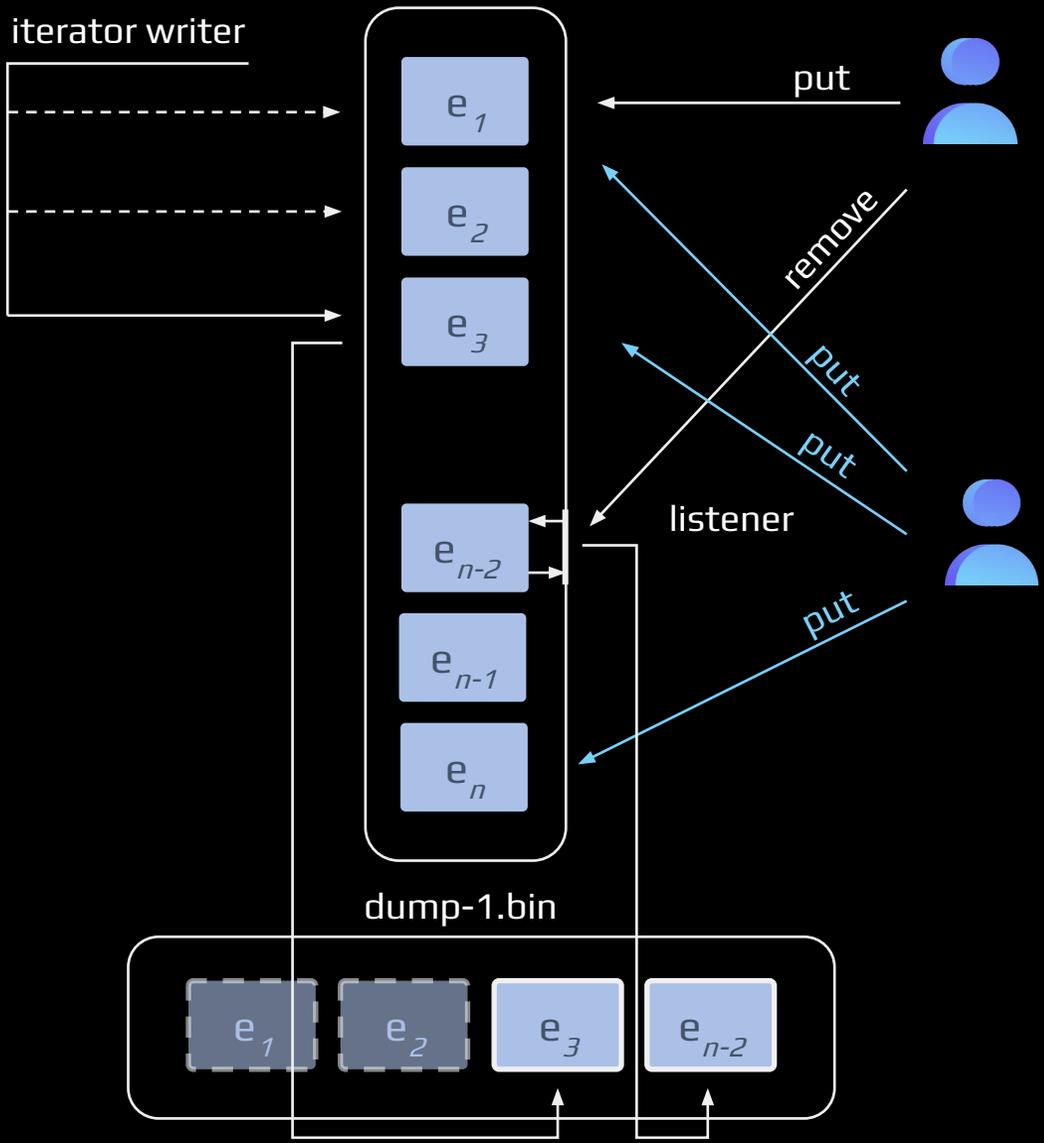
# Эффективная фильтрация

**Просто запоминать все ключи которые изменились за время снятия дампа очень дорого по памяти.**



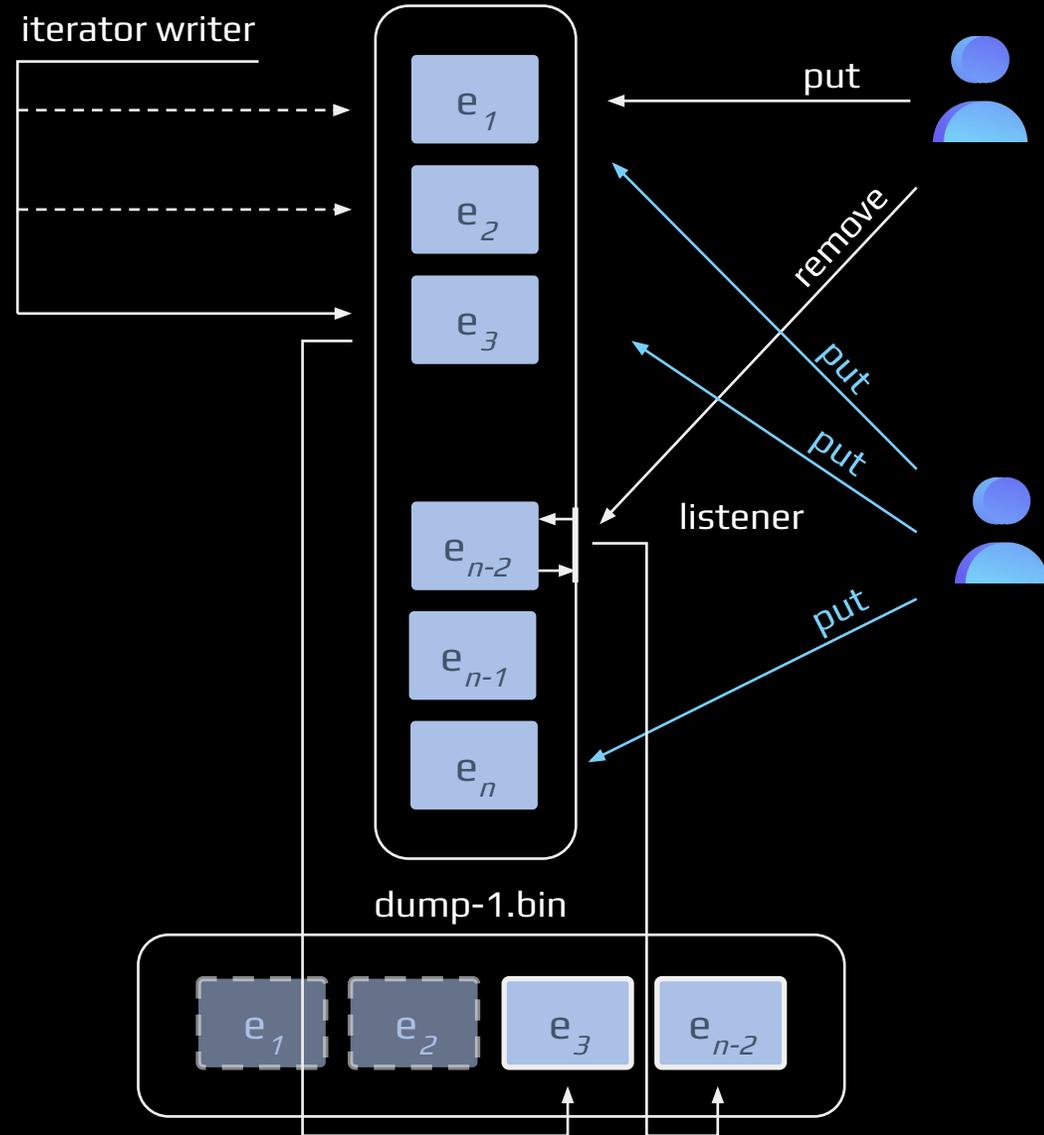
# Эффективная фильтрация - требования

1. Итератор по партиции нетранзакционный - видим изменившиеся данные.



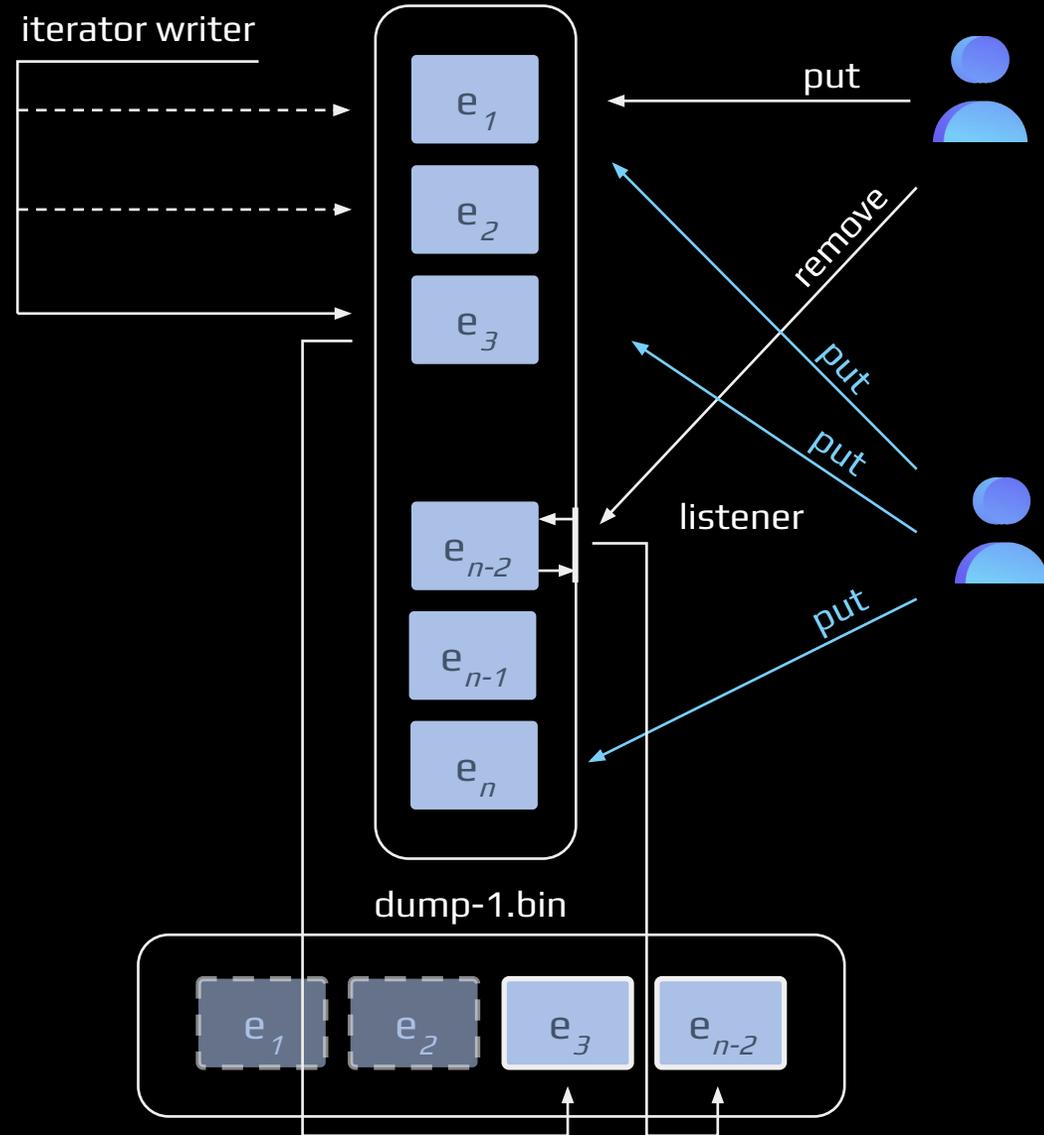
# Эффективная фильтрация

1. Итератор по партиции нетранзакционный - видим изменившиеся данные.
2. Listener в потоке который обслуживает запрос на изменение данных.



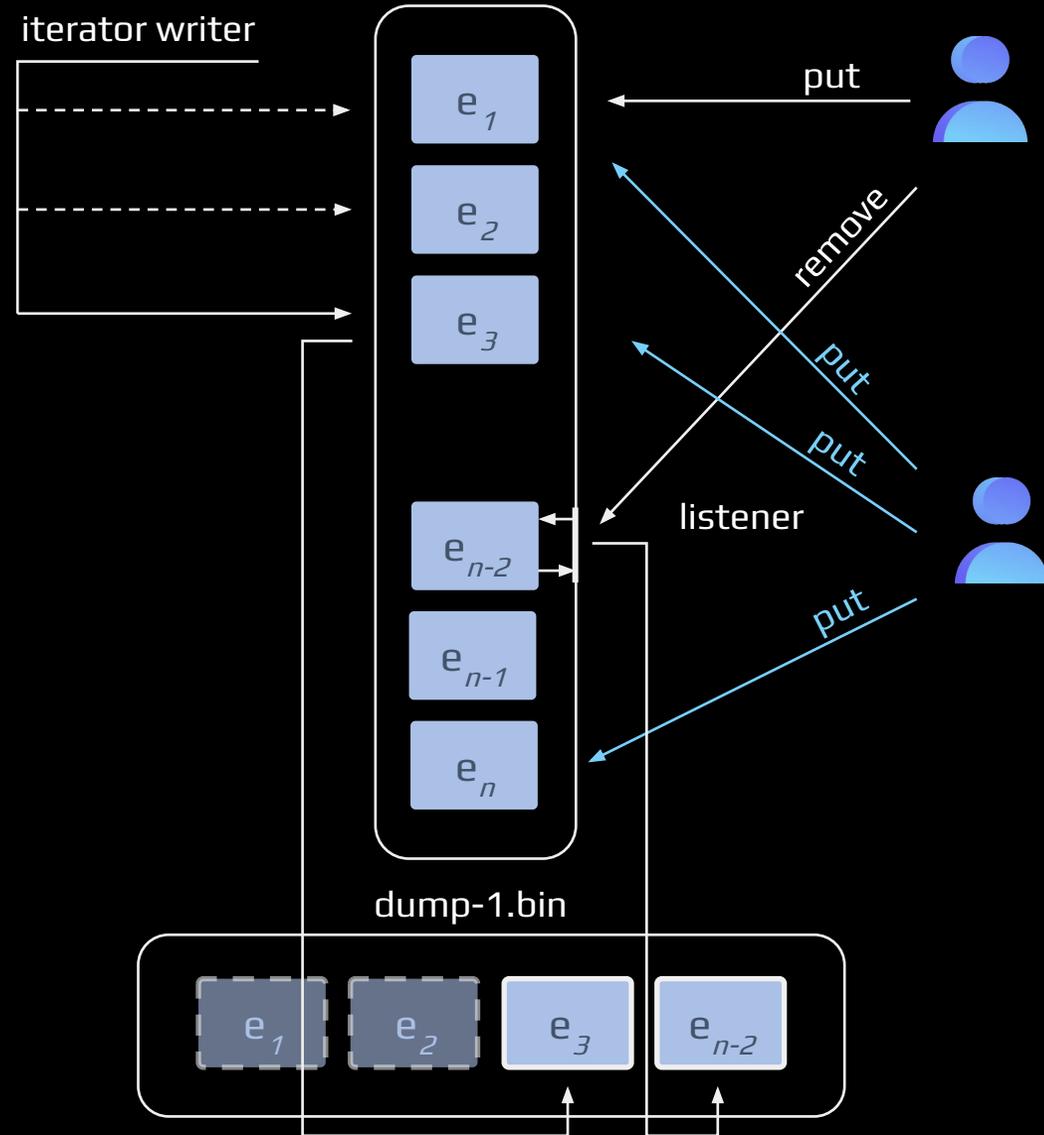
# Эффективная фильтрация

1. Итератор по партиции нетранзакционный - видим изменившиеся данные.
2. Listener в потоке который обслуживает запрос на изменение данных.
3. Итератор сортированный (B+ дерево).



# Эффективная фильтрация

1. Итератор по партиции нетранзакционный - видим изменившиеся данные.
2. Listener в потоке который обслуживает запрос на изменение данных. Должен сохранить entry ДО изменения.
3. Итератор сортированный (B+ дерево).
4. У каждой записи есть уникальная версия. Версия выдается на primary.



# Работа итератора

1. Фильтруем по версии на primary.
2. Запоминаем последнее записанное итератором.
3. Фильтруем все обработанное listener'ом.

```
if (afterStart(version))  
    return;  
  
synchronized {  
    iterLastWritten = entry;  
    if (writtenByListener.contains(key))  
        return;  
    writeToFile(entry);  
}
```

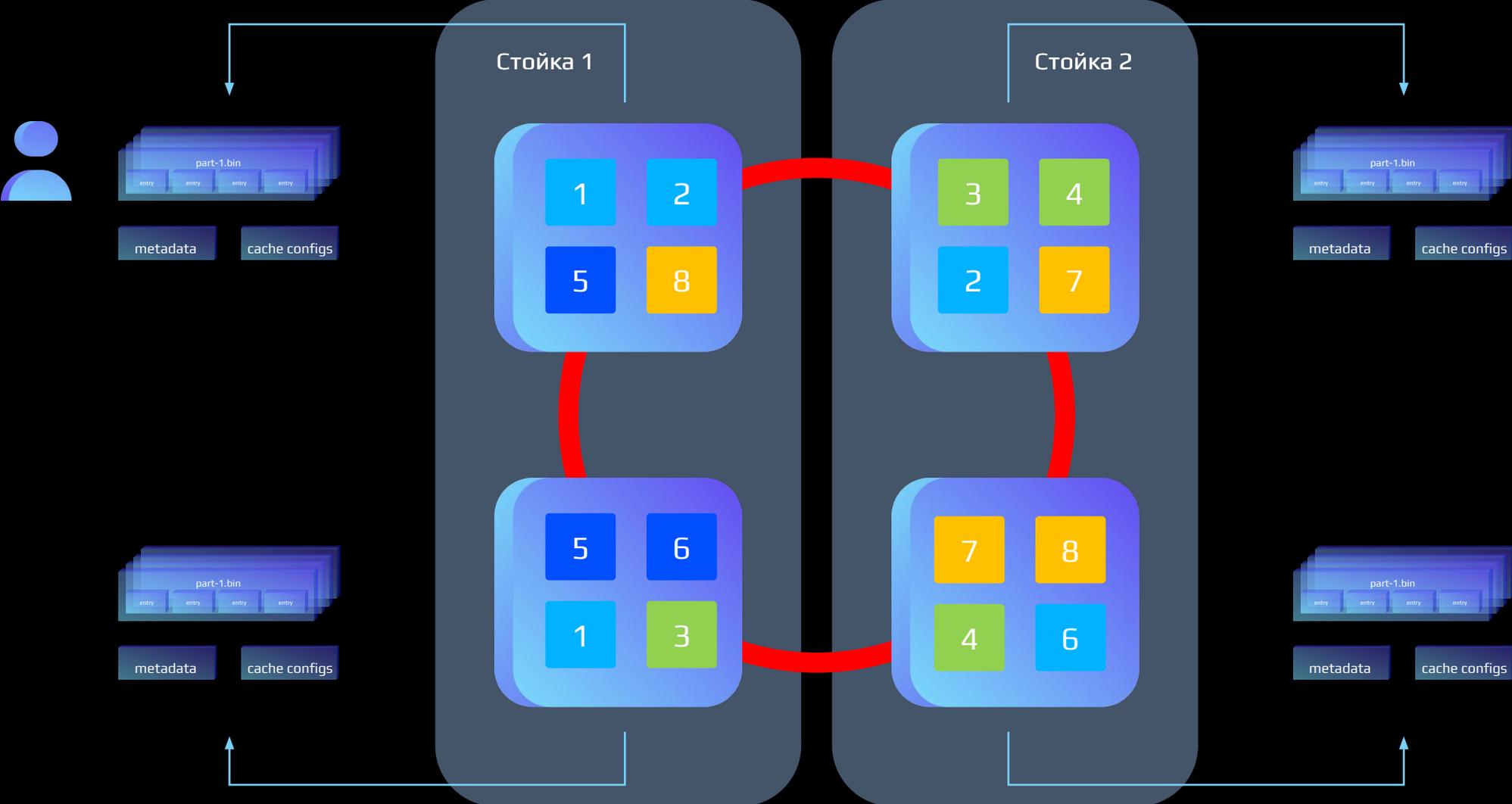
# Работа listener'a

1. Фильтруем по версии на primary.
2. Пропускаем обработанное итератором - нужно сравнить ключи.
3. Запоминаем измененное.
4. Отбрасываем все новое - созданное после начала снятия дампа.

```
if (closed || afterStart(prevVersion))
    return;

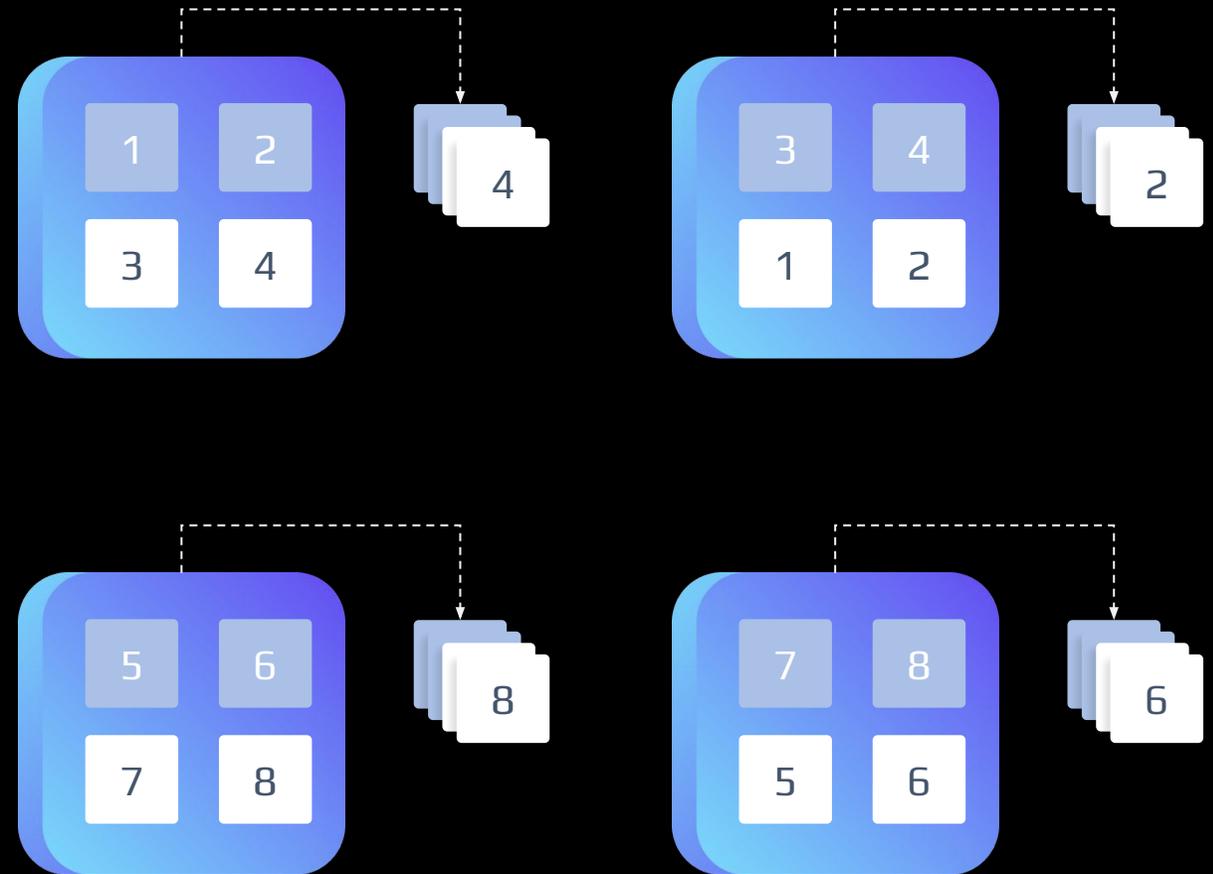
synchronized {
    if (iterLastWritten.compare(key) >= 0)
        return;
    if (!writtenByListener.add(key))
        return;
    if (prevVal == null)
        return;
    writeToFile(entry);
}
```

# Запустили распределенный алгоритм

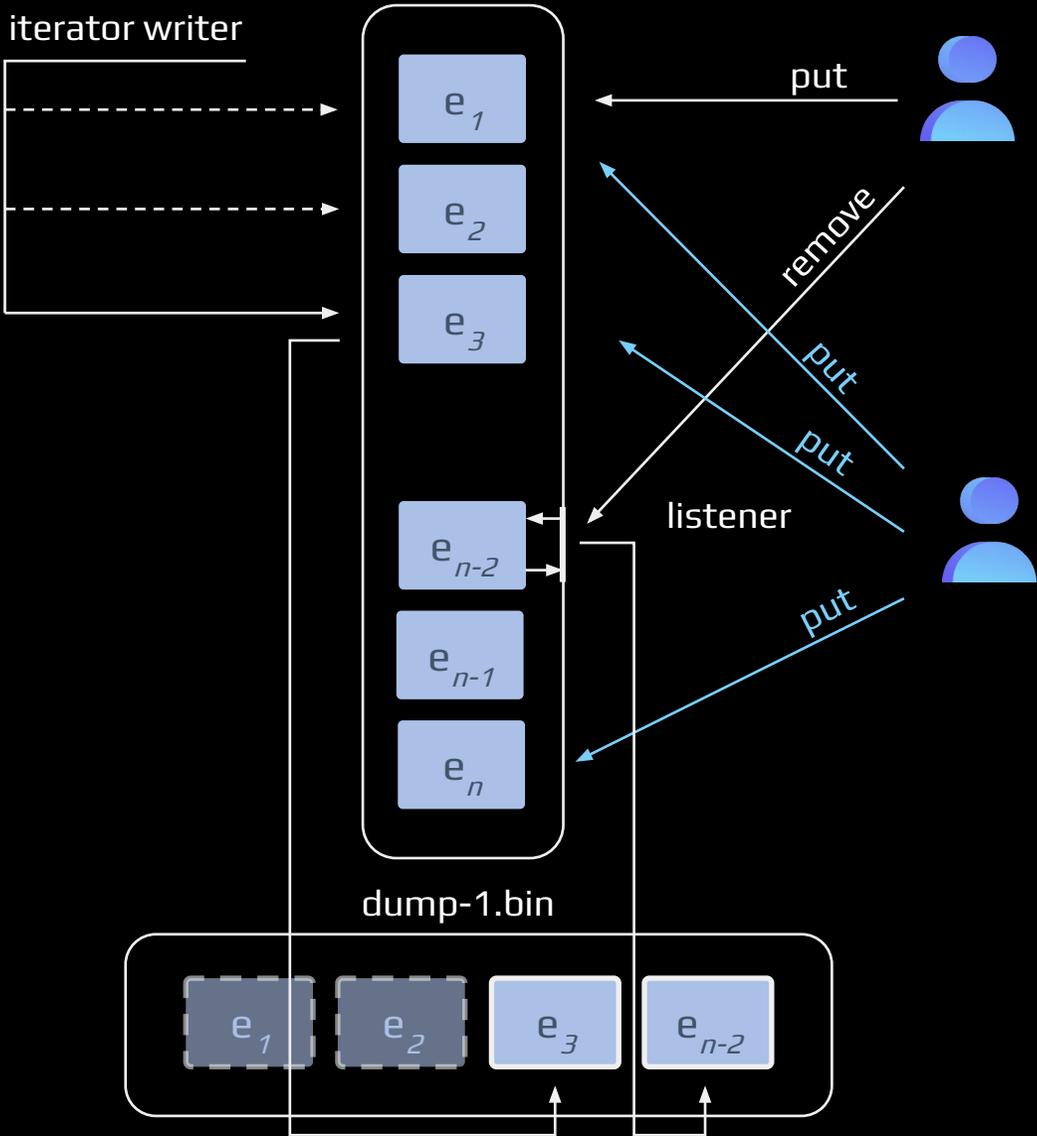


# Дампим все на ноде

1. Задачи по дампу каждой партиции в SnapshotExecutor.
2. Нагрузка на диск ограничена rate limiter'ом.



# Каждую партицию пишем максимально эффективно



Ура!

Дамп транзакционно консистентный на начало снятия и не убивает перформанс.

# API



metadata

cache configs

Из этих файлов надо  
восстановить данные

```
interface DumpConsumer {
    void start();
    void onMeta(Iterator<Metadata> meta);
    void onConfigs(
        Iterator<CacheConfig> cfg
    );
    void onPartition(
        int cache,
        int part,
        Iterator<DumpEntry> data
    );
    void stop();
}
```

```
class DumpReaderConfig {
    String dir;
    DumpConsumer cnsmr;
    int threadCnt;
}

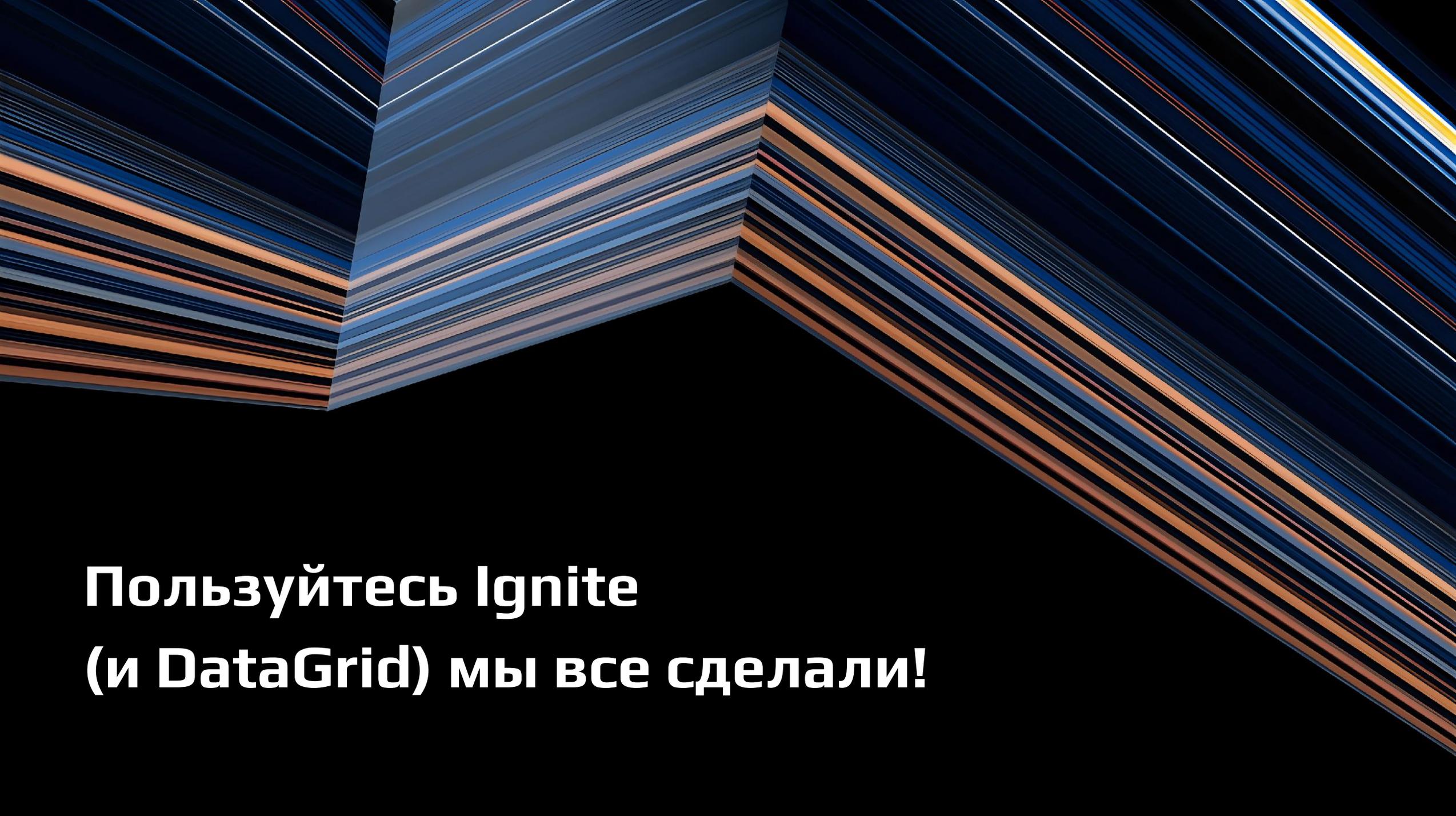
class DumpReader {
    DumpReader(DumpReaderConfig cfg);
    void run() {
        ...
    }
}
```

## Утилита - ignite-dump-reader:

- В удобном виде позволяет запустить open source DumpReader.
- Восстановление данные через тонкий клиент, клиентскую ноду.
- Вывод данных в json формате.
- Запуск собственного DumpConsumer.
- Восстановление состояния CDC.

```
-----  
node00-786fa3b1-e3c2-496f-a183-b20aa06ab098/  
node01-2875fd22-e5b8-4dad-9081-dbd5d3320141/  
  cache-default/  
    cache_data.dat  
    part-0.dump  
    part-1.dump  
    part-2.dump  
    part-3.dump  
    part-5.dump  
    part-7.dump  
    part-8.dump  
    part-10.dump  
    part-12.dump  
    part-16.dump  
    part-17.dump  
    part-18.dump  
  cache-grp/  
    cache-0cache_data.dat  
    part-0.dump  
    part-1.dump  
    part-2.dump  
    part-3.dump  
    part-5.dump  
    part-7.dump  
    part-8.dump  
    part-10.dump  
    part-12.dump  
    part-16.dump  
    part-17.dump  
    part-18.dump  
node02-6bbfa80d-5b7e-4474-8da5-69ca20c4afae/  
  cache-default/  
    cache_data.dat  
    part-4.dump  
    part-6.dump  
    part-9.dump  
    part-11.dump  
    part-13.dump  
    part-14.dump  
    part-15.dump  
    part-19.dump  
  cache-grp/  
    cache-0cache_data.dat  
    part-4.dump  
    part-6.dump  
    part-9.dump  
    part-11.dump  
    part-13.dump  
    part-14.dump  
    part-15.dump  
    part-19.dump
```

	RPO	RTO	Фича Data Grid	Полное падение	Support inmemory caches	Зачем надо?
Ребаланс	0	0			Да	Восстановиться без простоя при падении узла
Ячейки	0	0	Да		Да	Восстановиться без простоя без стойки
CDC	0	Время обработки сегмента		Частично	Да	Multi DC репликация
Online CDC	0	0	Да	Частично	Да	Multi DC репликация с меньшей задержкой
Полный снимок	Часы	0		Да		Восстановить PDS при падении кластера
Полный снимок. only-primary	Часы	Время ребаланса	Да	Да		Хранить меньше
Инкрементальный снимок	Минуты	Время обработки WAL		Да		Снимать чаще
Cache dump	Часы	Минуты	Да	Да	Да	In-memory cache snapshots

The background features a complex, abstract pattern of thin, parallel lines in various shades of blue and orange. These lines are arranged to form a large, stylized 'V' or chevron shape that points downwards. The lines are densely packed and have a slight motion blur or depth effect, giving the impression of a 3D structure or a dynamic, flowing surface. The overall color palette is cool, dominated by blues, with warm orange accents.

**Пользуйтесь Ignite  
(и DataGrid) мы все сделали!**



**Спасибо!**

