



Яндекс Облако

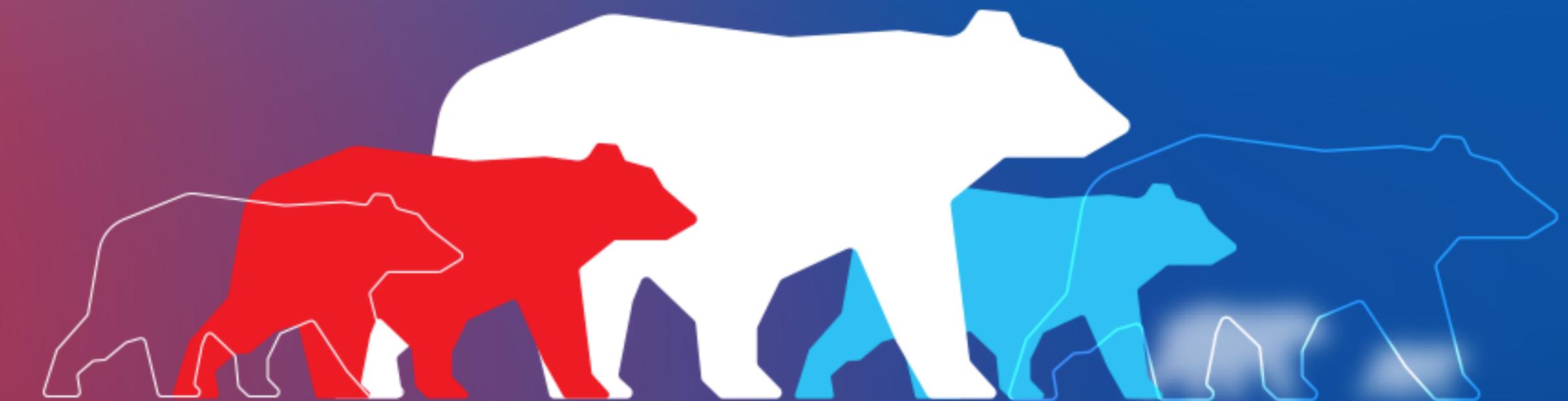
Yandex Database — как мы обеспечиваем отказоустойчивость

Владислав Кузнецов, разработчик



HighLoad⁺⁺
Siberia 2019

Профессиональная конференция
для разработчиков высоконагруженных
систем



План рассказа

- 01 | Общий обзор устройства Yandex Database
- 02 | Необходимость отказоустойчивости
- 03 | Tablet, единица отказоустойчивости
- 04 | Distributed storage, обеспечение отказоустойчивости

Yandex Database (YDB)

Yandex Database — это геораспределённая база данных, предоставляющая:

- › Надёжное хранение данных с автоматической репликацией
- › Механизм распределённых ACID-транзакций со строгой консистентностью
- › Высокую пропускную способность при малом времени отклика
- › Автоматическое восстановление после сбоев
- › Декларативный язык запросов YQL (диалект SQL)
- › Горизонтальную масштабируемость до тысяч нод

Наиболее частые отказы железа



› Диски

- Время наработки на отказ (MTTF) одного диска — 1.4 млн часов или 160 лет
- Время наработки на отказ \geq 1 диска из ~1000 серверов по 4 диска в каждом — 180 часов или 8 дней

› Серверы

- Отказы железа
- Отключение серверов/стоеч для обслуживания
- Выход из строя целых стоек (ToR switch, питание)
- Отключение дата-центров (учения, питание, сеть)

Модель акторов



- › Существует актор-система, внутри которой находятся акторы
- › Каждый актор — легковесная State Machine
- › Акторы общаются при помощи сообщений
- › При обработке принятого сообщения актор может
 - Отправить новое сообщение
 - Создать новых акторов
 - Изменить свой State
 - Умереть

Модель акторов



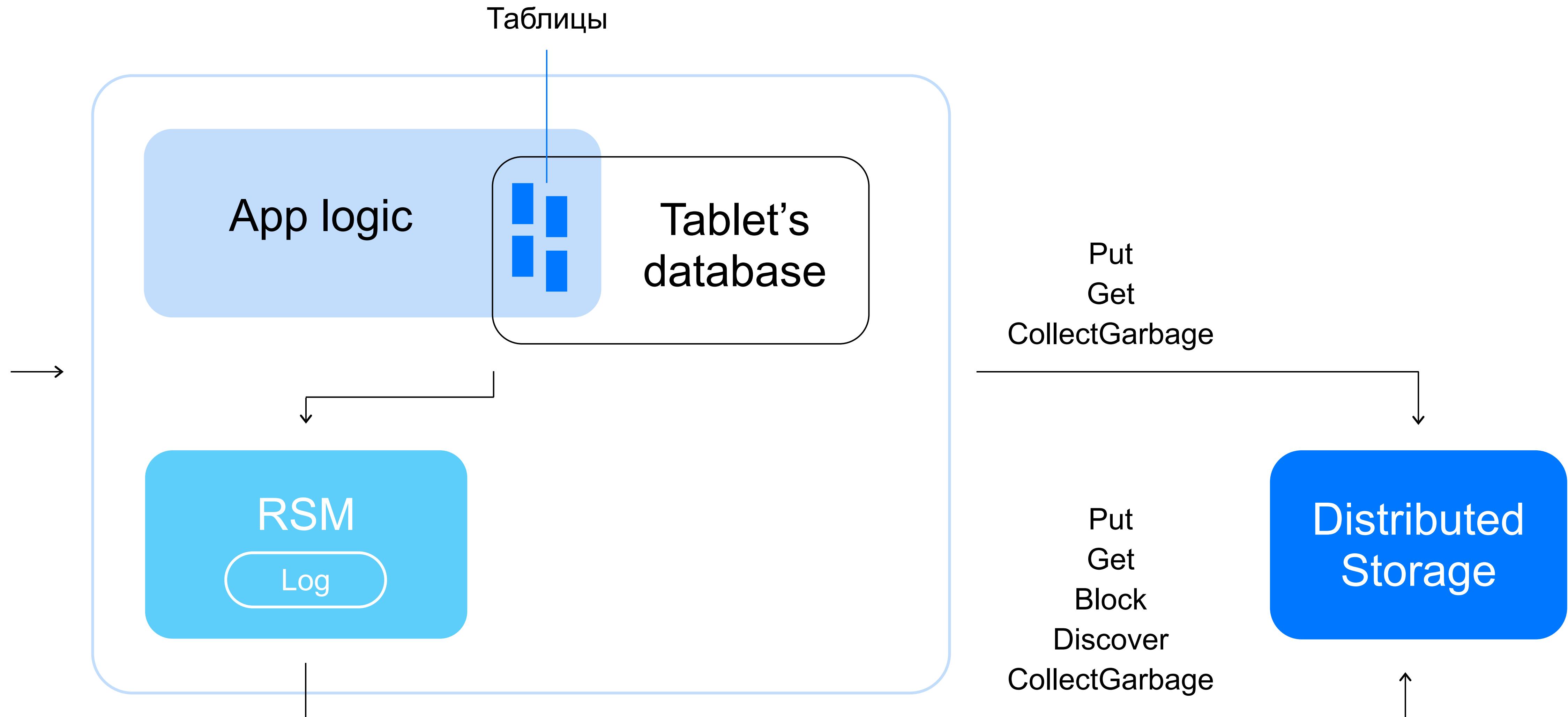
- › YDB — распределённая актор-система
- › Акторы могут быть запущены на любом сервере кластера
- › Сообщения могут быть отправлены любому актору, в том числе на других серверах
- › Актора можно быстро убить на одном сервере и поднять на другом (для балансировки или при сбоях сервера)

YDB Tablet



- › Является актором, но имеет персистентное состояние
- › Хранит все состояние и данные в Distributed Storage
- › Единица отказоустойчивости системы
- › Всегда работает только один экземпляр
- › Поднимается на любой ноде кластера
- › Набор небольших таблиц
- › На кластере ~100к tablet

YDB Tablet



Tablet's database



- › У каждой tablet есть собственная база
- › Все изменения в таблицах транзакционны и надёжно сохраняются в Distributed Storage
- › Схема и все данные базы хранятся в Distributed Storage
- › Работа с базой через код на C++

Tablet — универсальный строительный блок системы



С использованием tablet построены
разные логические сущности:

- › Пользовательские таблицы
- › Очереди
- › Time-series хранилище данных мониторинга
- › Системные tablet, необходимые для работы YDB

Менеджмент tablet



- › Существуют tablet двух категорий:
 - Системные (зарождаются самостоятельно)
 - Управляемые (контролируются системной tablet)
- › Hive — системная tablet, управляющая другими tablet:
 - Знает обо всех управляемых tablet в системе
 - Запускает tablet, если необходимо (например, при отказе сервера)
 - Следит за статусом всех управляемых tablet
 - Балансирует tablet по серверам (по CPU, памяти)

Архитектура YDB Distributed Storage

Distributed Storage

1. Создан для реализации отказоустойчивой работы Tablet
2. Хранит иммутабельные блобы произвольного размера (от 1B до 10МВ)
3. Гарантии при записи блоба
 - Запись завершается успешно, только если блоб реплицирован и полностью записан
 - Гарантирует, что после успешной записи блоб не будет потерян
 - Если при записи невозможно гарантировать, что блоб был надёжно записан, возвращается ошибка
4. Обеспечивает настраиваемую избыточность хранения данных
 - 3dc mirror — геораспределённая, реплики пишутся в 3 data-центра
 - Erasure 4+2 — однодатацентровая, данные кодируются и пишутся в 6 частях. Для восстановления достаточно любых 4 частей.

Distributed Storage

1. Распределённое хранилище
2. Состоит из набора групп
3. Каждая группа — непересекающийся набор дисков

Node 1	Node 2	Node 8	
Disk 1			Group 1
			Group 2
		Disk 24	Group 3

Node 9	Node 12	Node 16	
Disk 25			Group 4
			Group 5
		Disk 48	Group 6

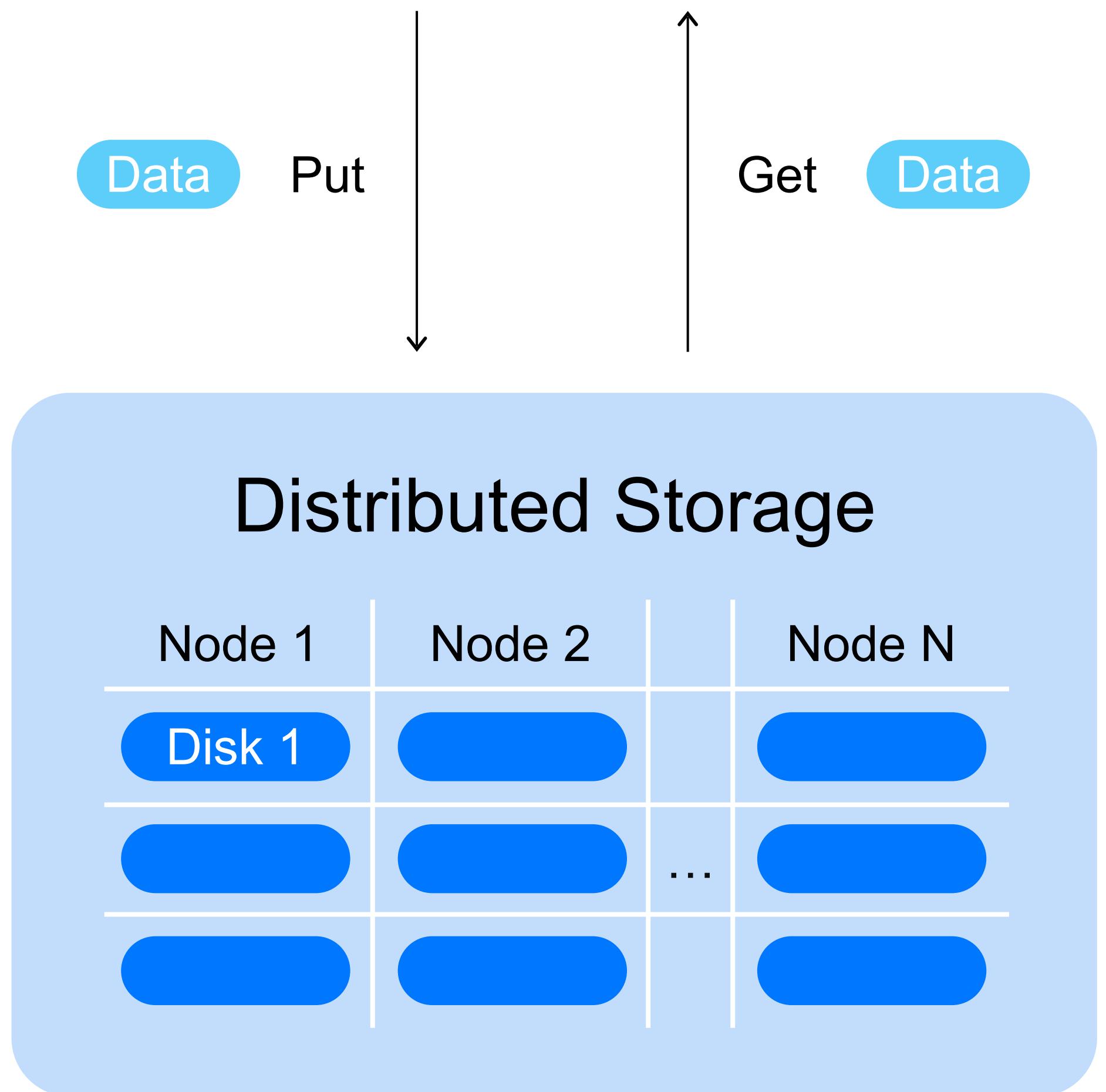
Node 17	Node 22	Node 24	
Disk 49			Group 7
			Group 8
		Disk 72	Group 9

Distributed Storage

BlobID — идентификатор блоба, имеющий специальную структуру

Сообщения, обрабатываемые DSProxy

1. Put (blobID, data)
2. Get (blobID, offset, size)
3. Block
4. Discover
5. CollectGarbage

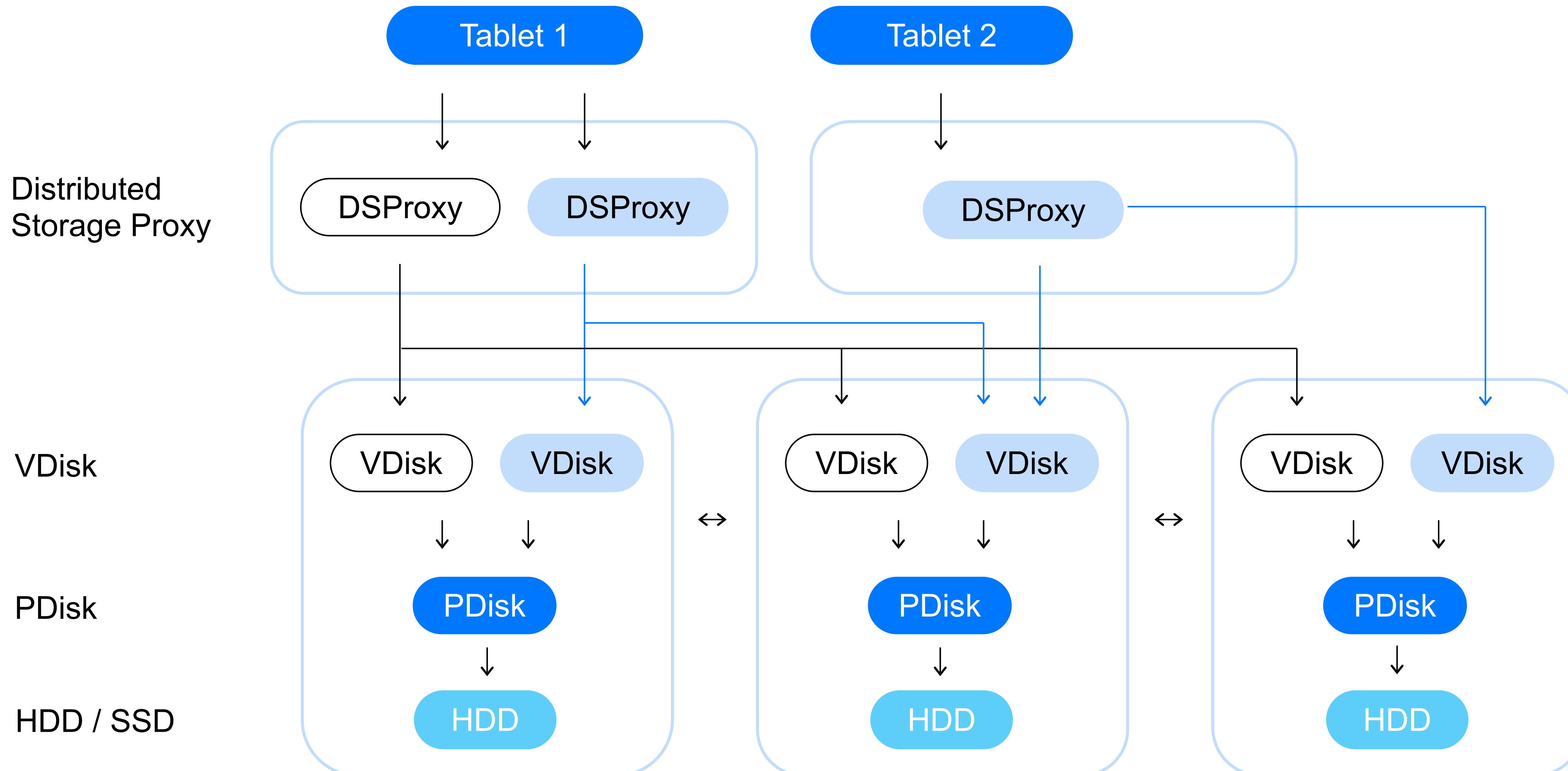


BlobID



- › Уникальный идентификатор данных, записанных в Distributed Storage
- › В каждом blobID зафиксирован владелец данного блоба
- › BlobID упорядочены, поэтому можно найти самые поздние
- › Хранит «номер» изменения состояния таблетки

Устройство Distributed Storage



PDisk



- › Работает с физическими блочными устройствами напрямую
- › Оптимизирован для быстрой записи множества мелких блобов
- › Каждая запись пишется надёжно, минуя все кэши
- › Имеет планировщик нагрузки, способный честно разделять полосу реального устройства между разными VDisk

VDisk — участник DS-группы



- › Можно рассматривать как key-value-хранилище частей блобов
- › Взаимодействие peer-to-peer всех VDisk'ов внутри группы
- › Автоматически восстанавливается после потери данных (репликация)
- › Синхронизируют метаинформацию о блокировках, барьерах сборки мусора

DSProxy



- › Реализует логику Put, Get, Block, Discover, CollectGarbage
- › Создается по требованию на любой ноде кластера
- › Одна DSProxy пишет только на одну группу
- › Знает, на каких серверах живут диски группы
- › На все операции DSProxy никаких взаимодействий внутри группы

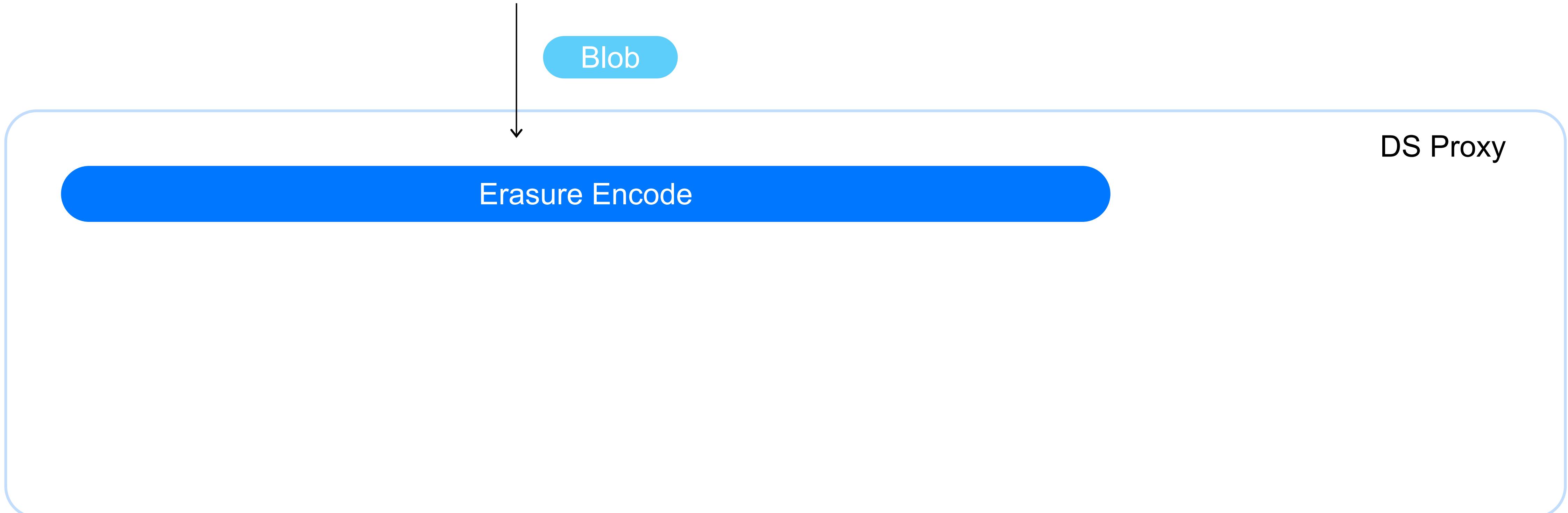
Устройство YDB Distributed Storage Put

DSProxy Put



- › Надёжно записывает блоб
- › Для схемы erasure 4+2 нужно записать 6 частей
- › Части должны быть записаны на разные диски
- › Запись считается успешной, только когда записаны все 6 частей
- › Допускается отказ двух дисков из группы
- › 8 дисков — минимальный размер группы для erasure 4+2

DSProxy Put



VDisk 1

VDisk 2

VDisk 3

VDisk 4

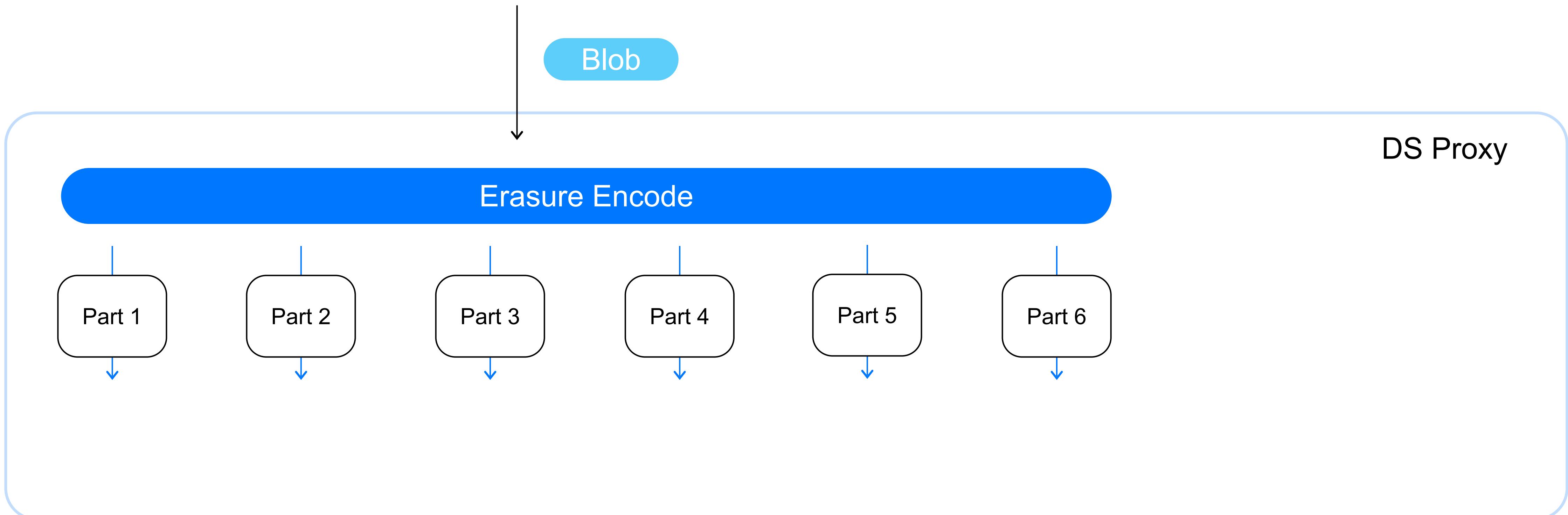
VDisk 5

VDisk 6

VDisk 7

VDisk 8

DSProxy Put



VDisk 1

VDisk 2

VDisk 3

VDisk 4

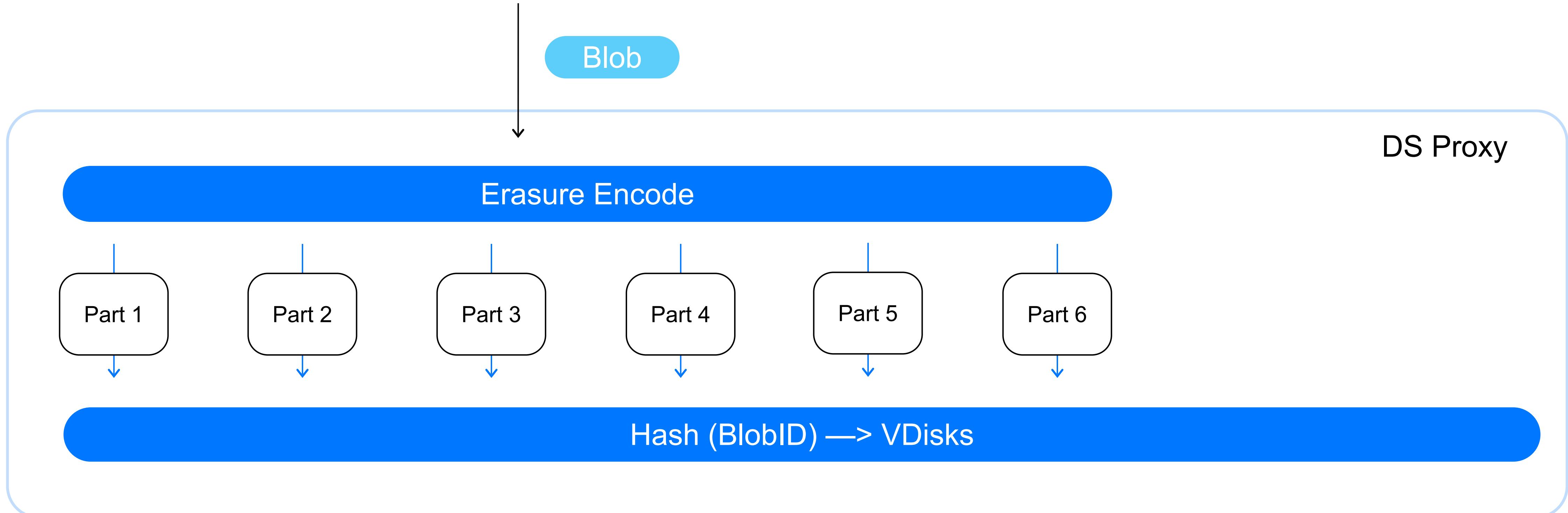
VDisk 5

VDisk 6

VDisk 7

VDisk 8

DSProxy Put



VDisk 1

VDisk 2

VDisk 3

VDisk 4

VDisk 5

VDisk 6

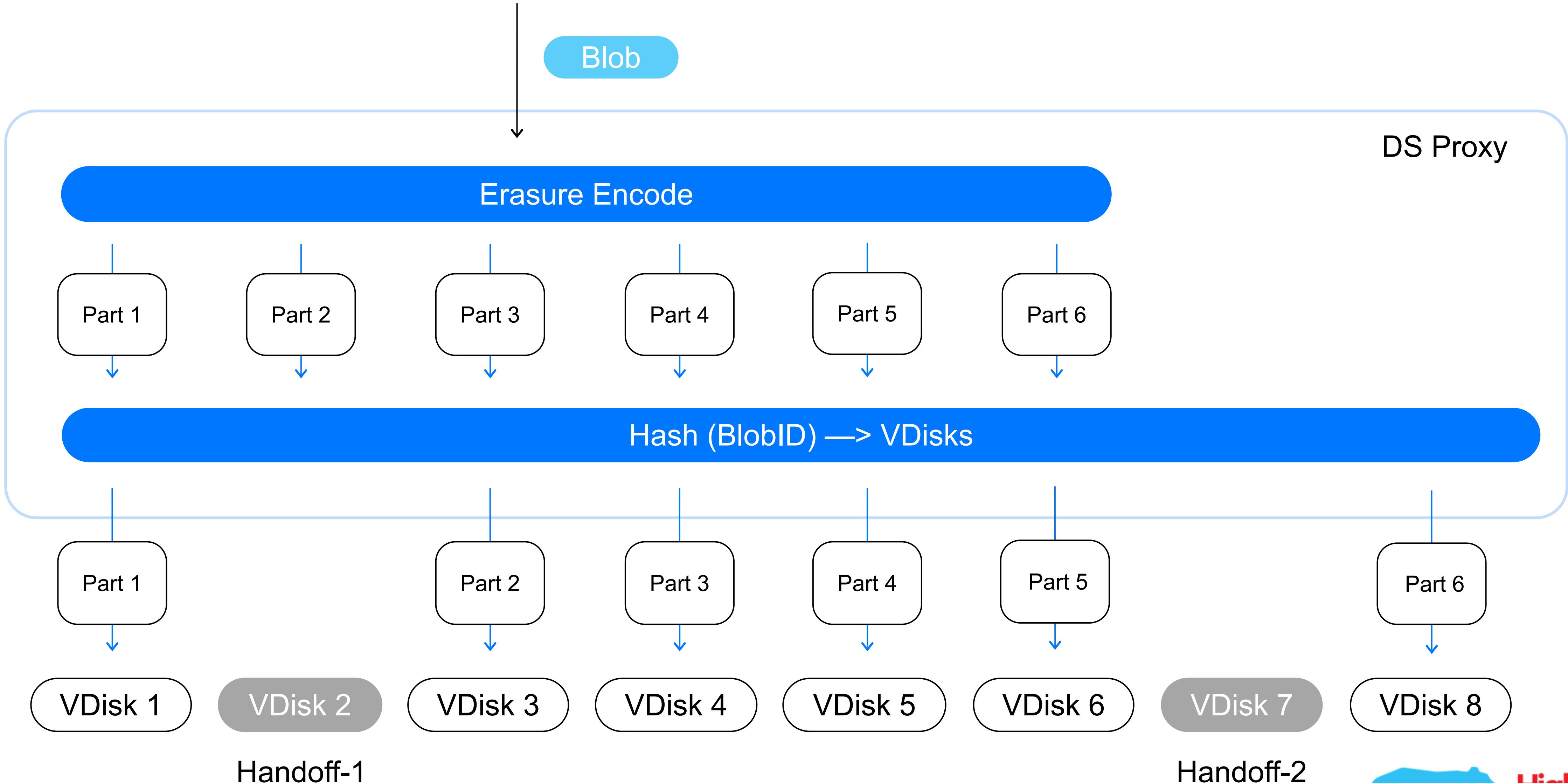
VDisk 7

VDisk 8

Handoff-1

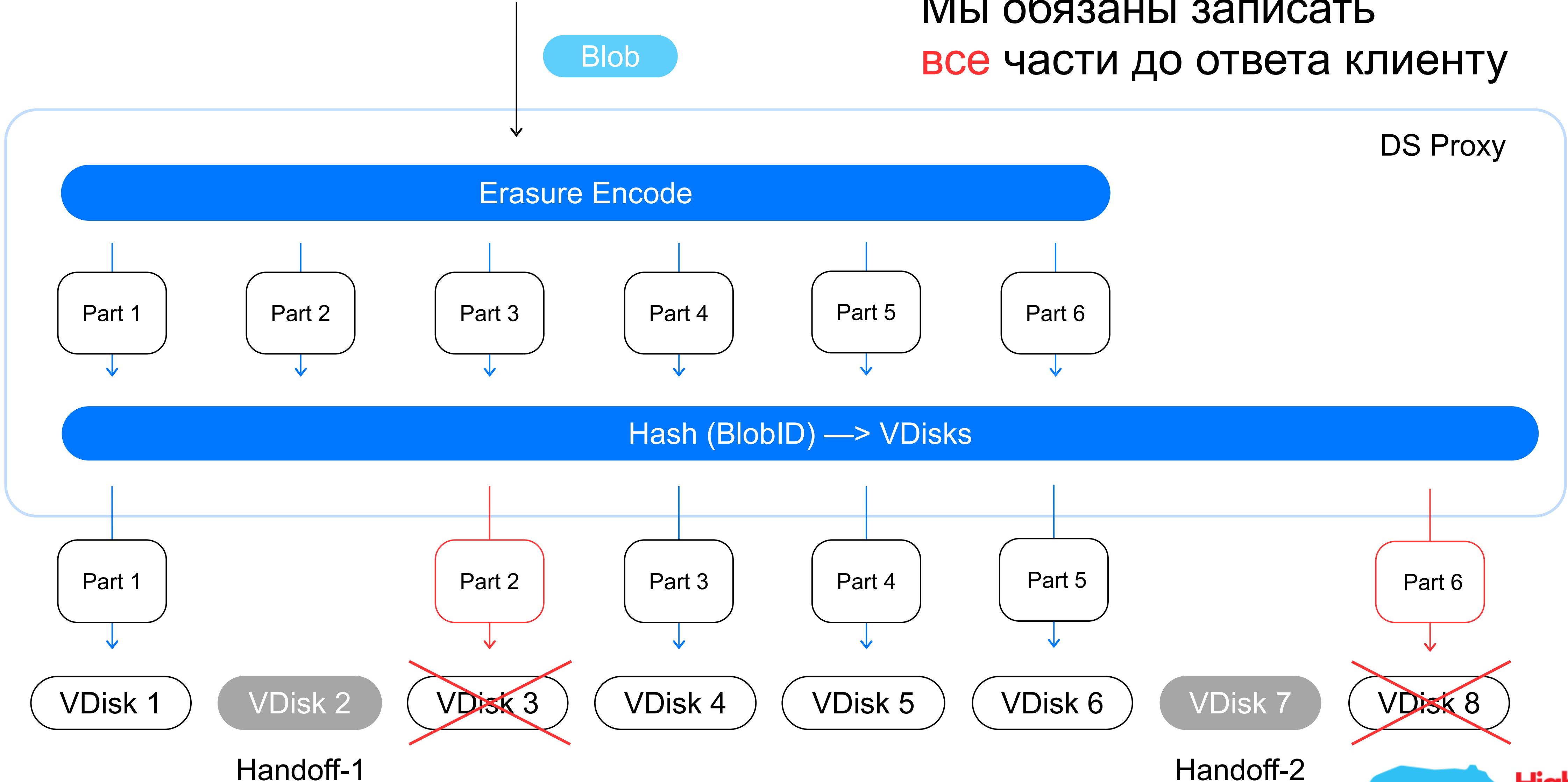
Handoff-2

DSProxy Put

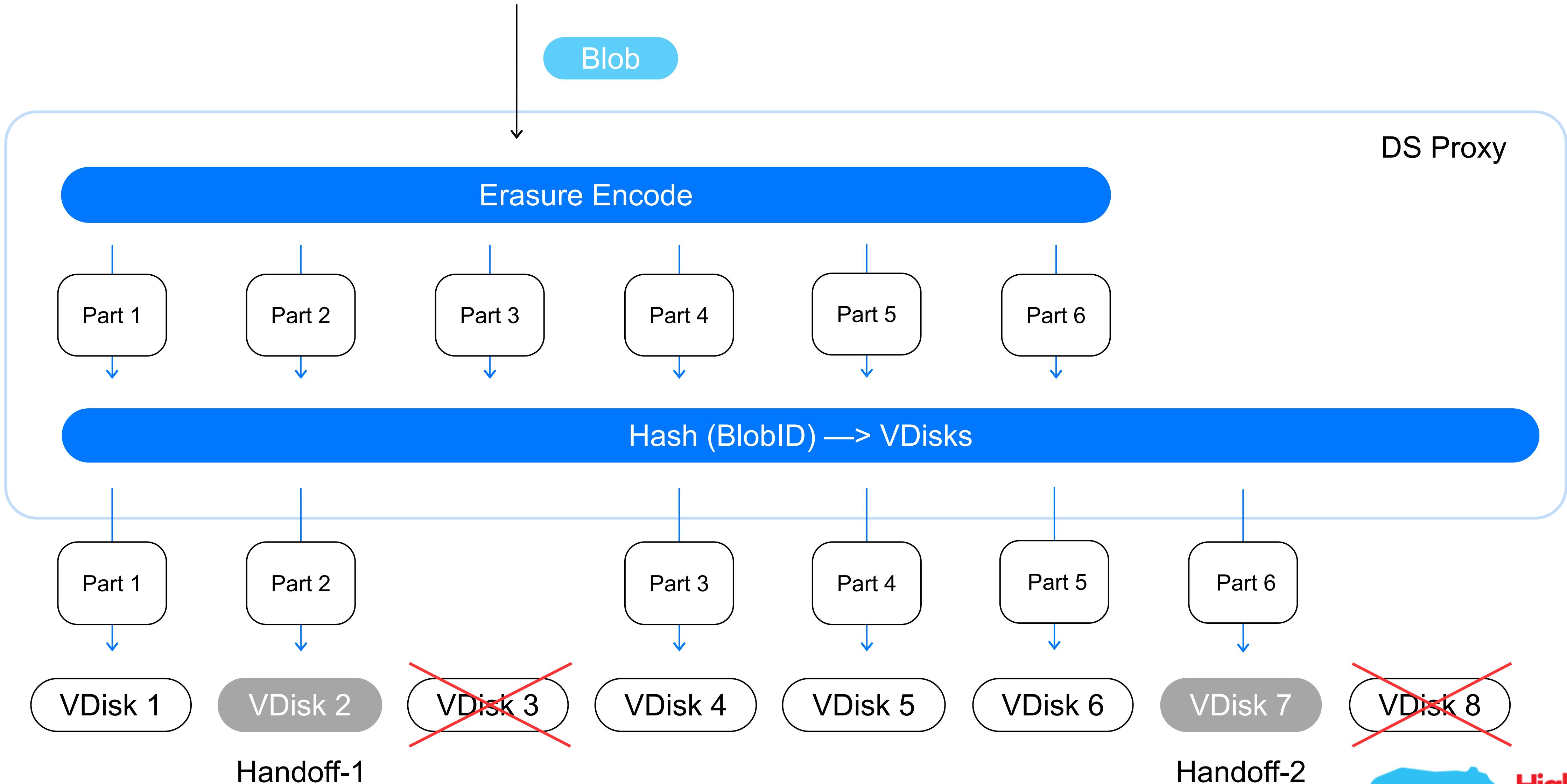


DSProxy Put

Мы обязаны записать
все части до ответа клиенту



DSProxy Put



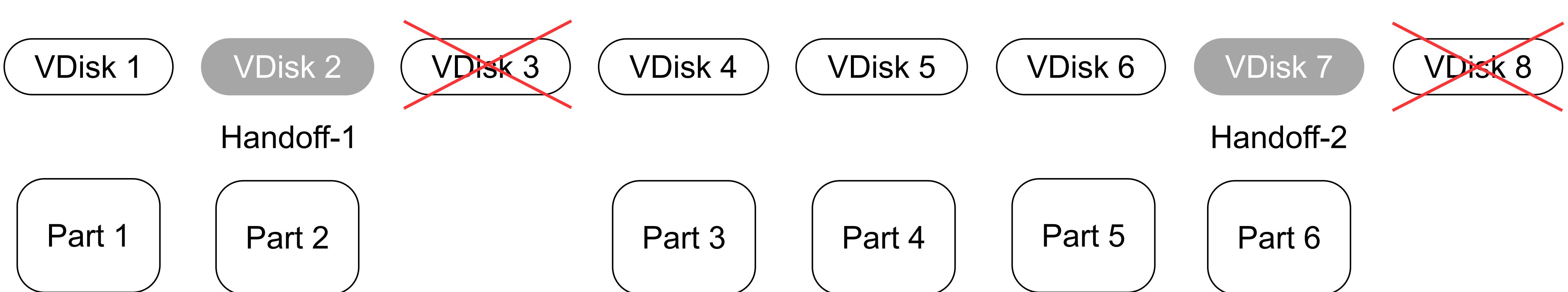
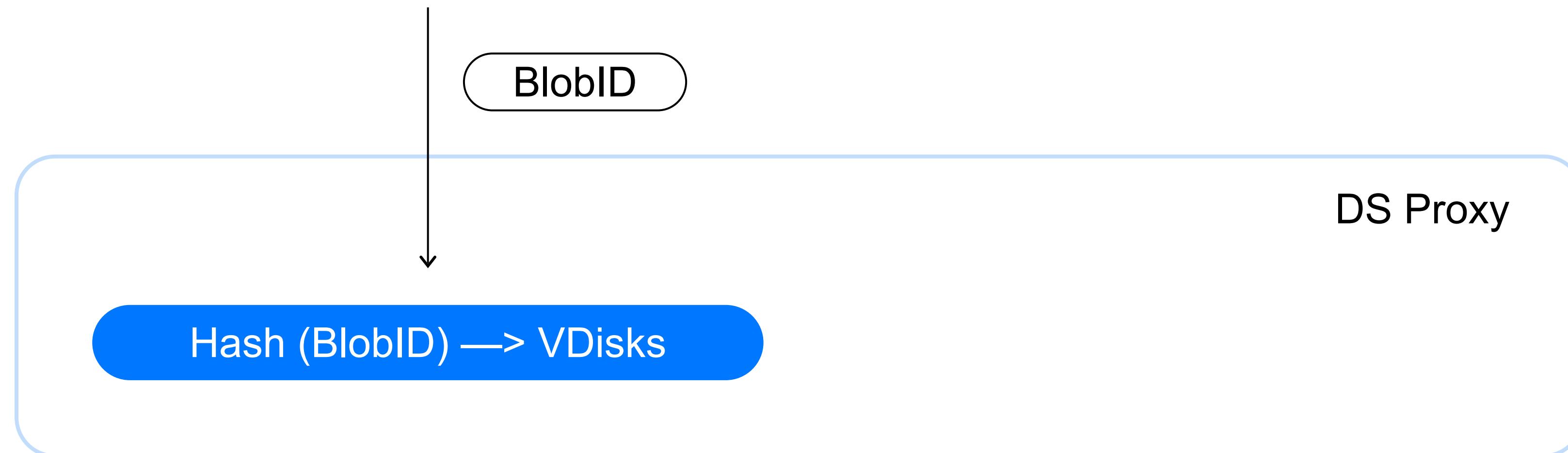
Устройство YDB Distributed Storage DSProxy Get

DSProxy Get

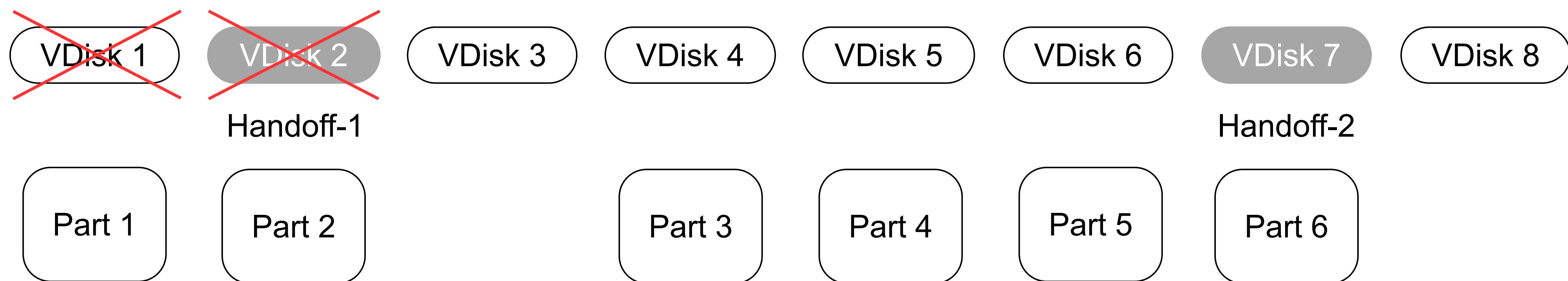
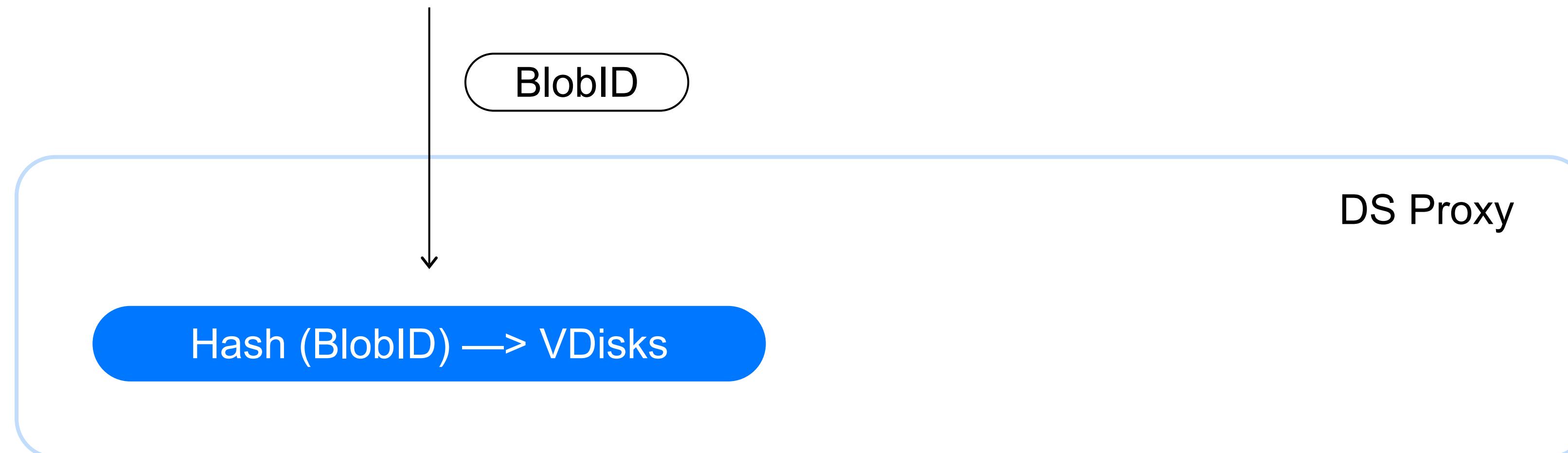


- › Читает записанные блобы
- › Некоторые части блоба могут быть потеряны
- › Могут не работать 2 диска из группы
- › Get знает, где искать все части, и читает их
- › Может читать только 4 части с данными
- › Может читать все 6 частей, ждать 4 ответа и после восстанавливать данные при помощи erasure

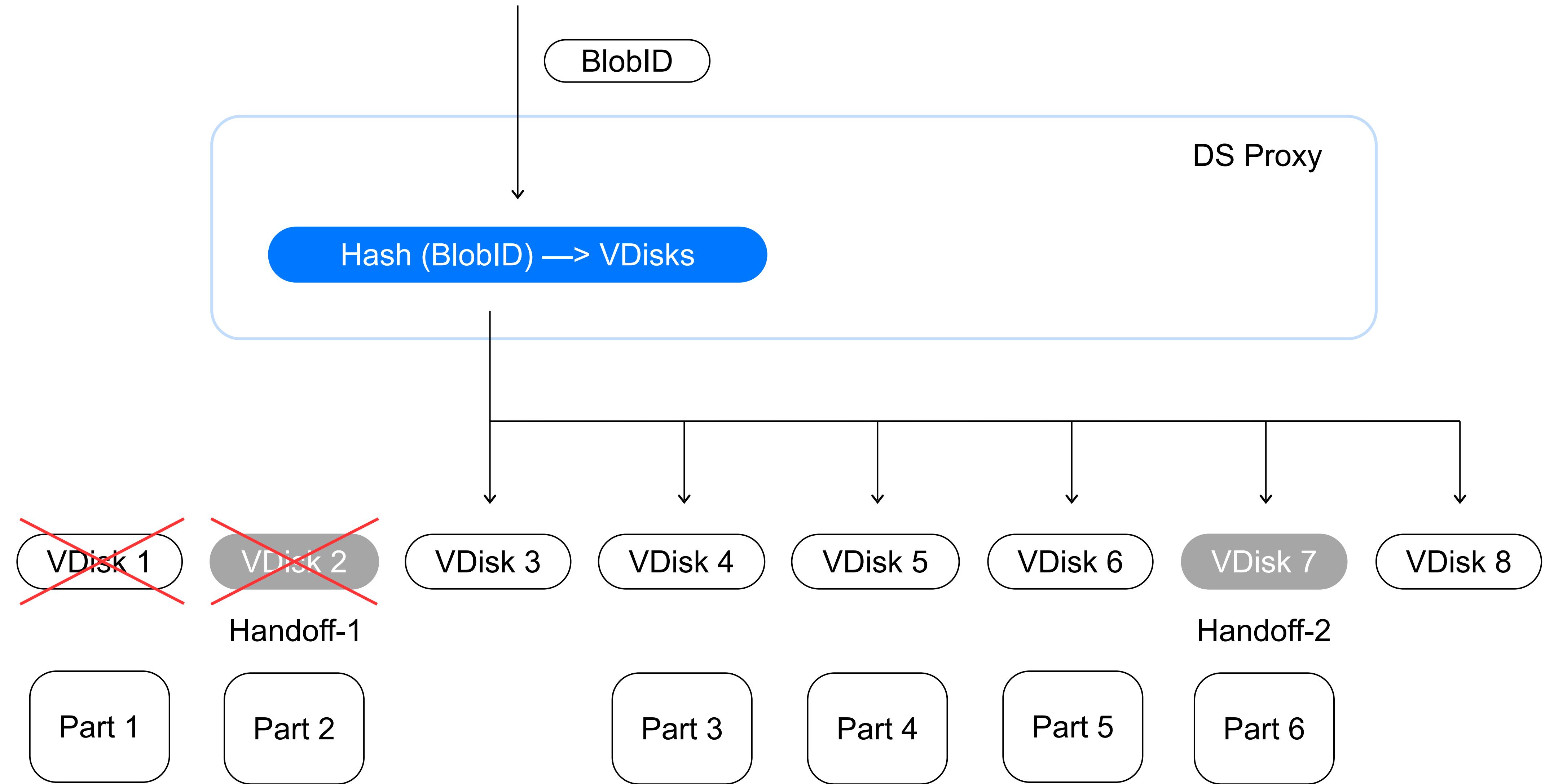
DSProxy Get



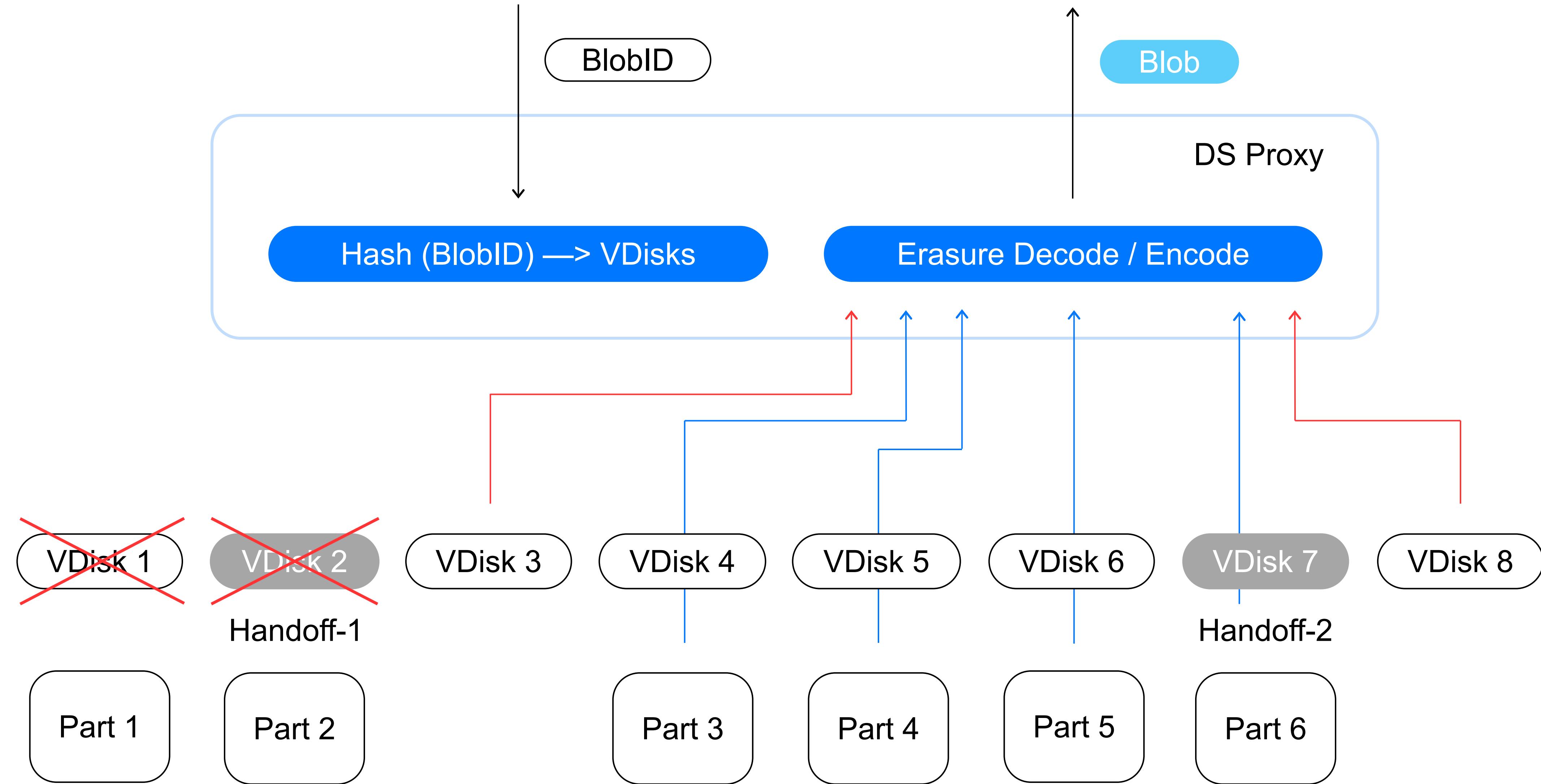
DSProxy Get



DSProxy Get



DSProxy Get



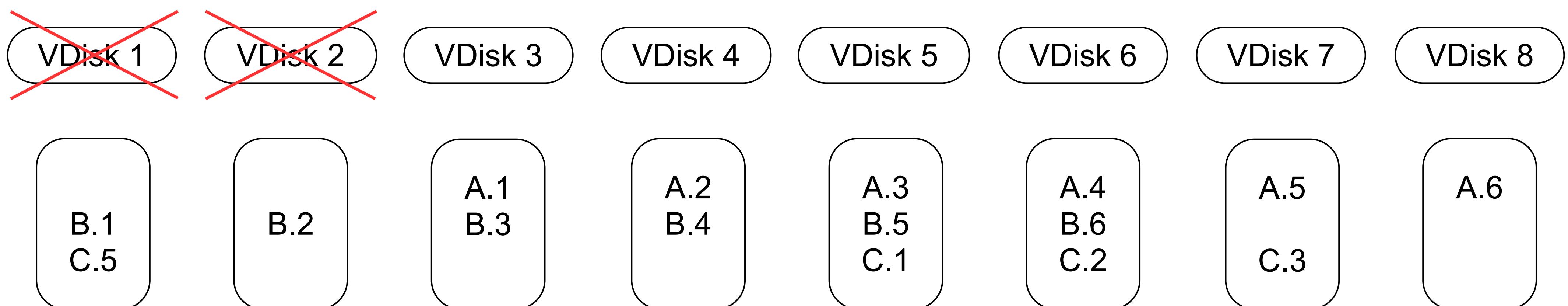
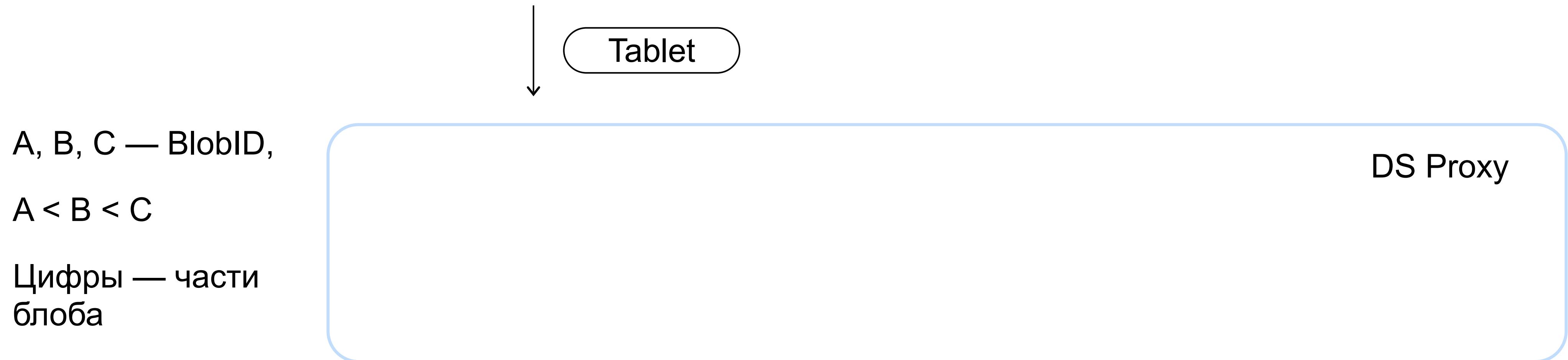
Устройство YDB Distributed Storage DSProxy Discover

DSProxy Discover

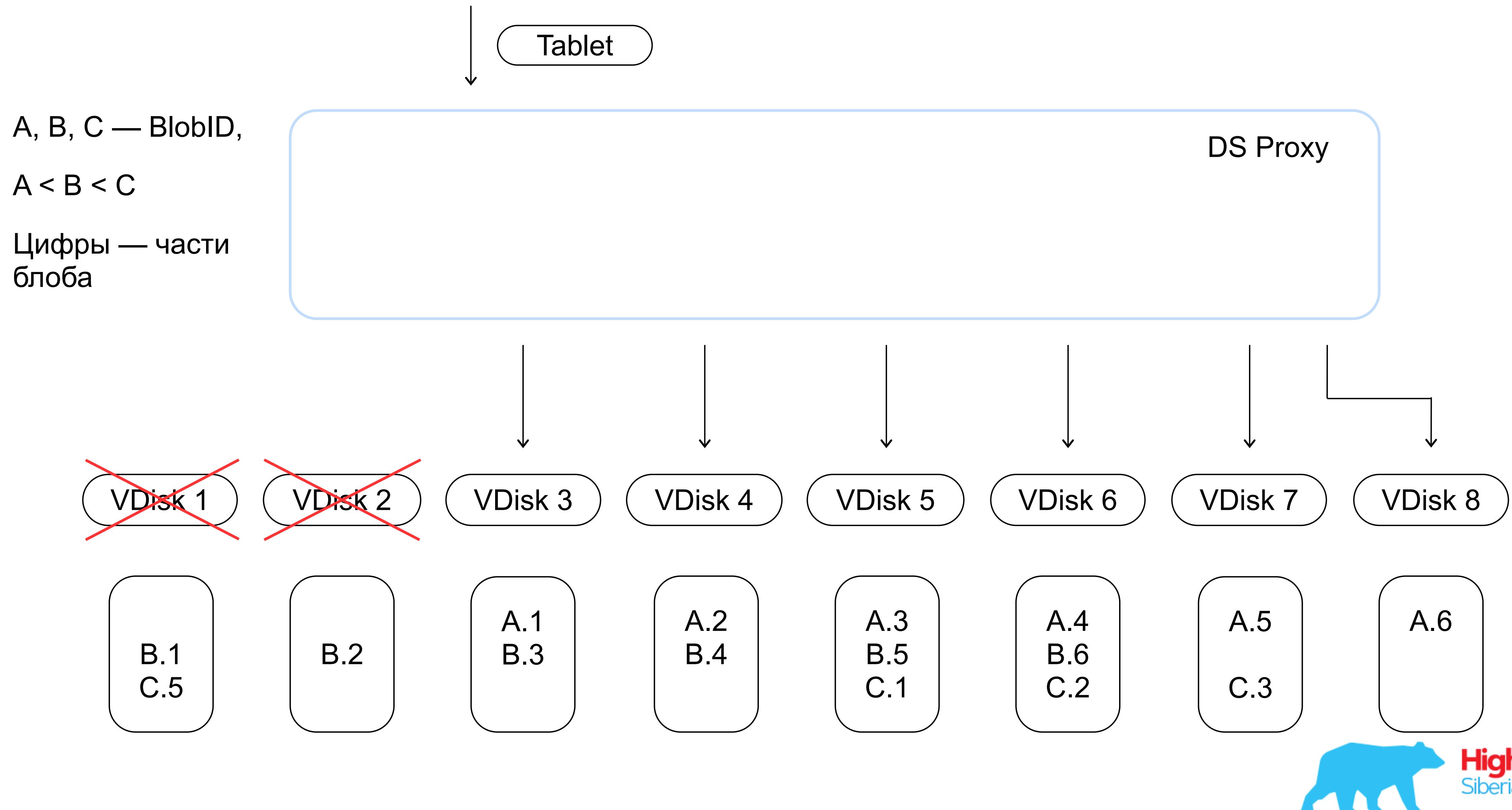


- › Находит самый свежий записанный блоб
- › Если блоб записан не во всех репликах, делает Get + Restore
- › Для tablet информации в последнем записанном блобе достаточно для восстановления всего лога

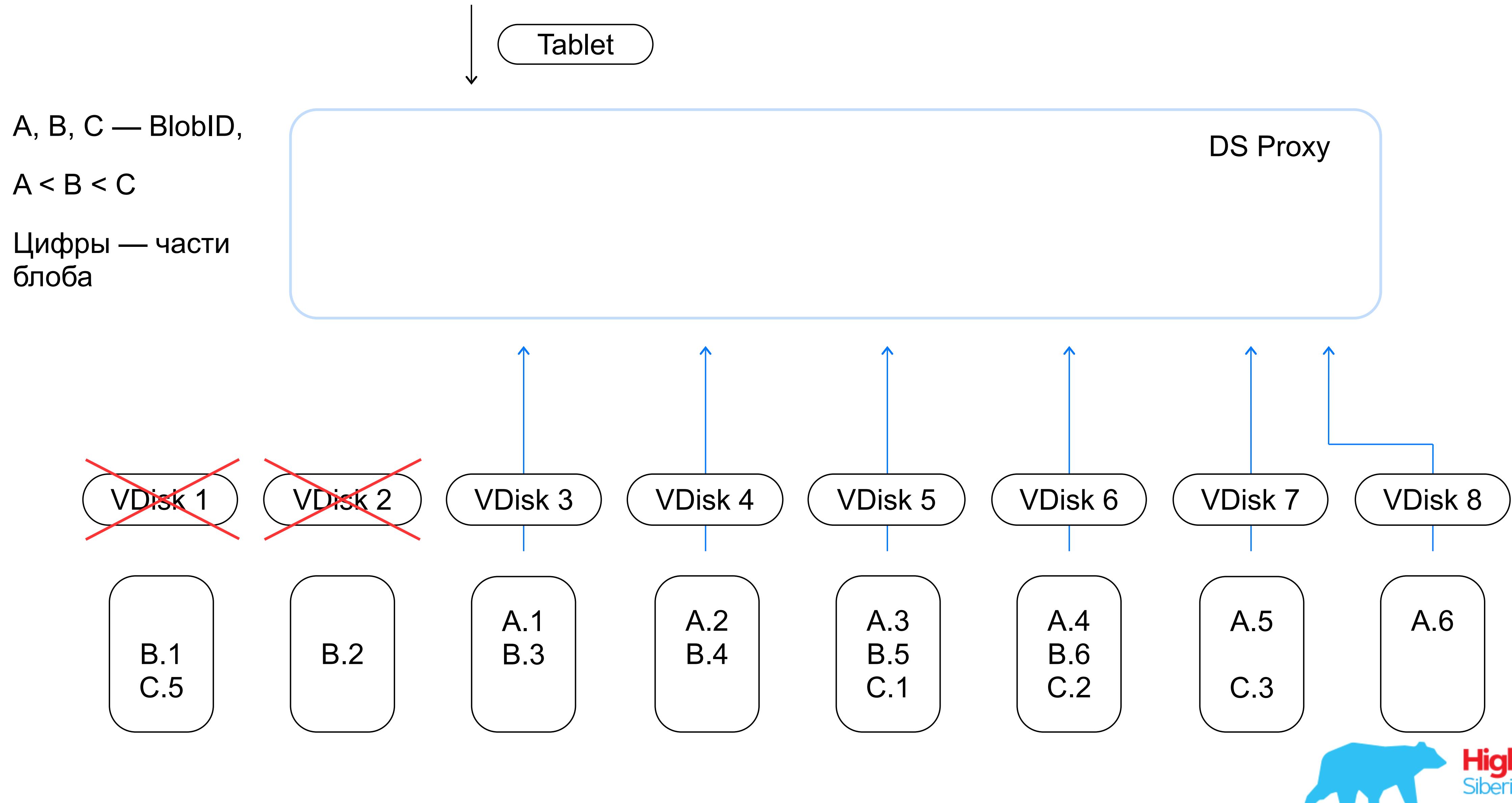
DSProxy Discover



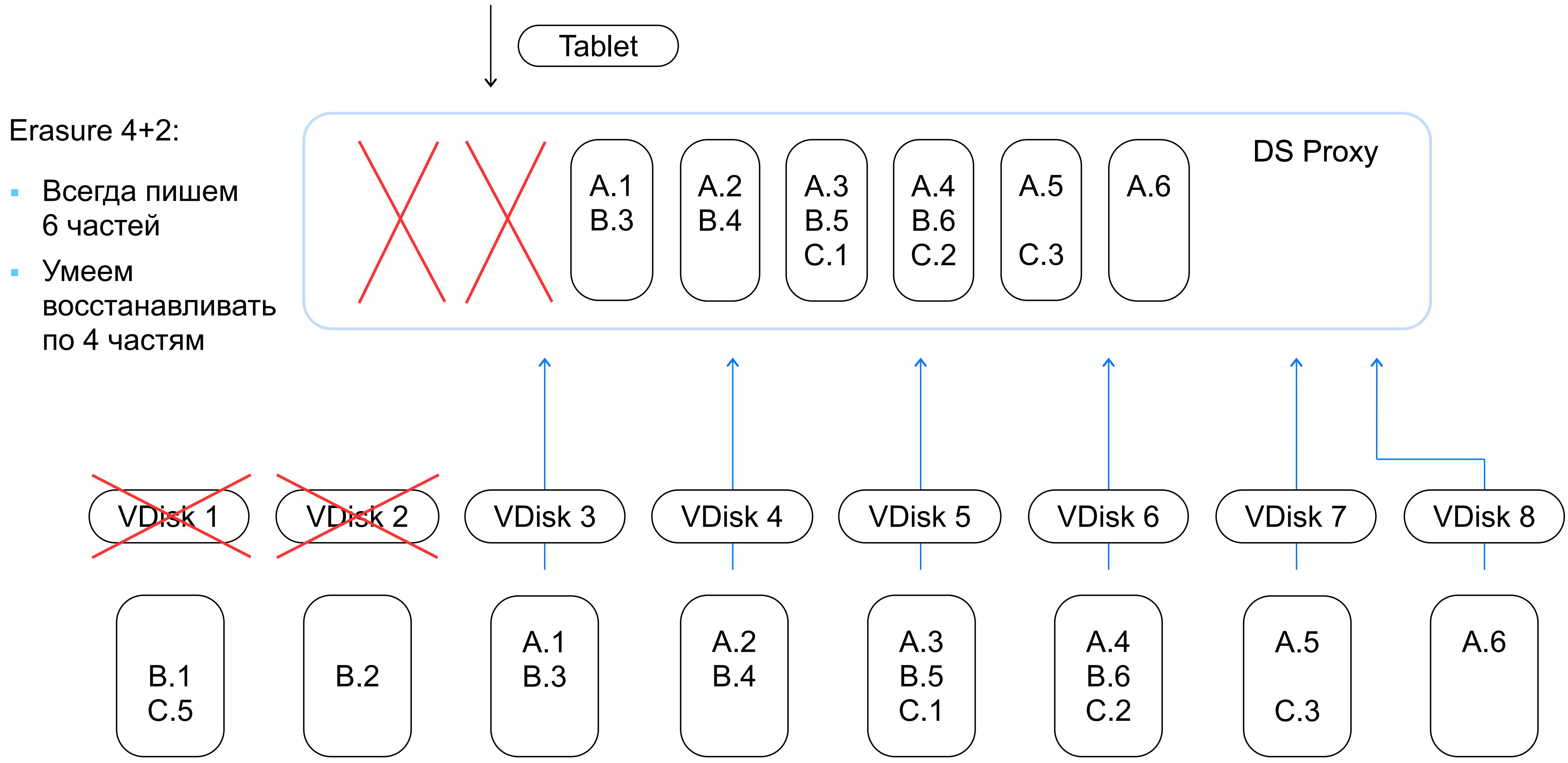
DSProxy Discover



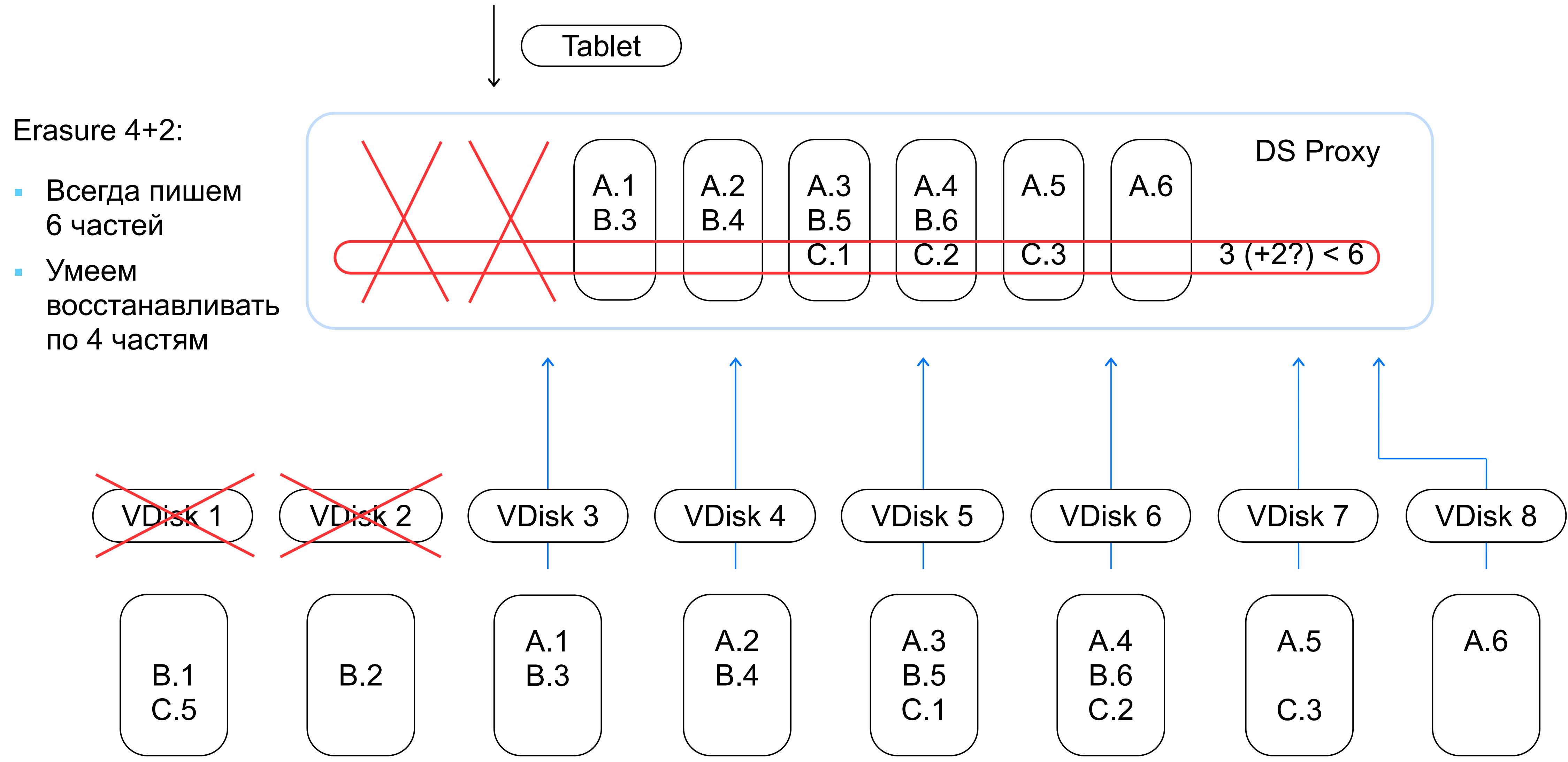
DSProxy Discover



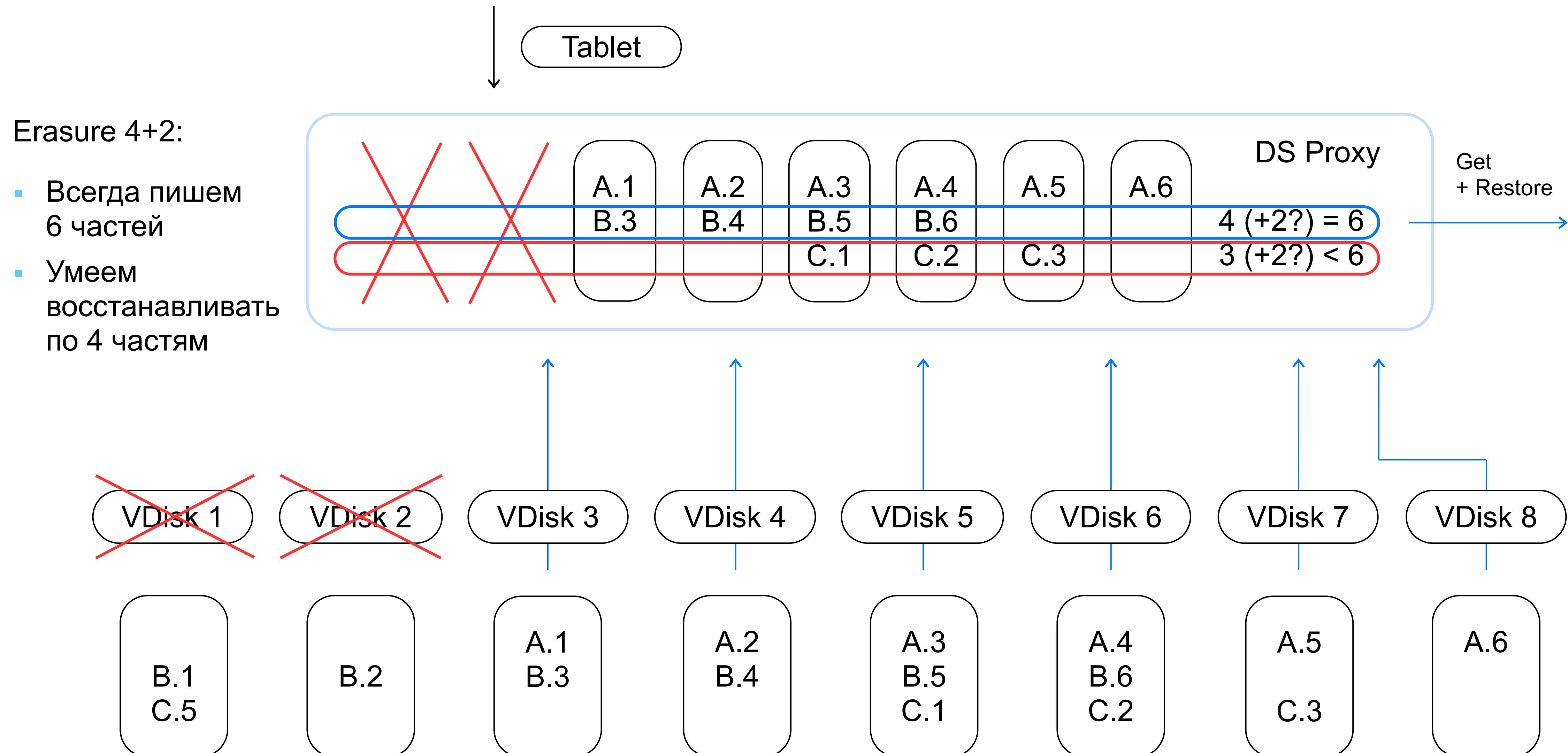
DSProxy Discover



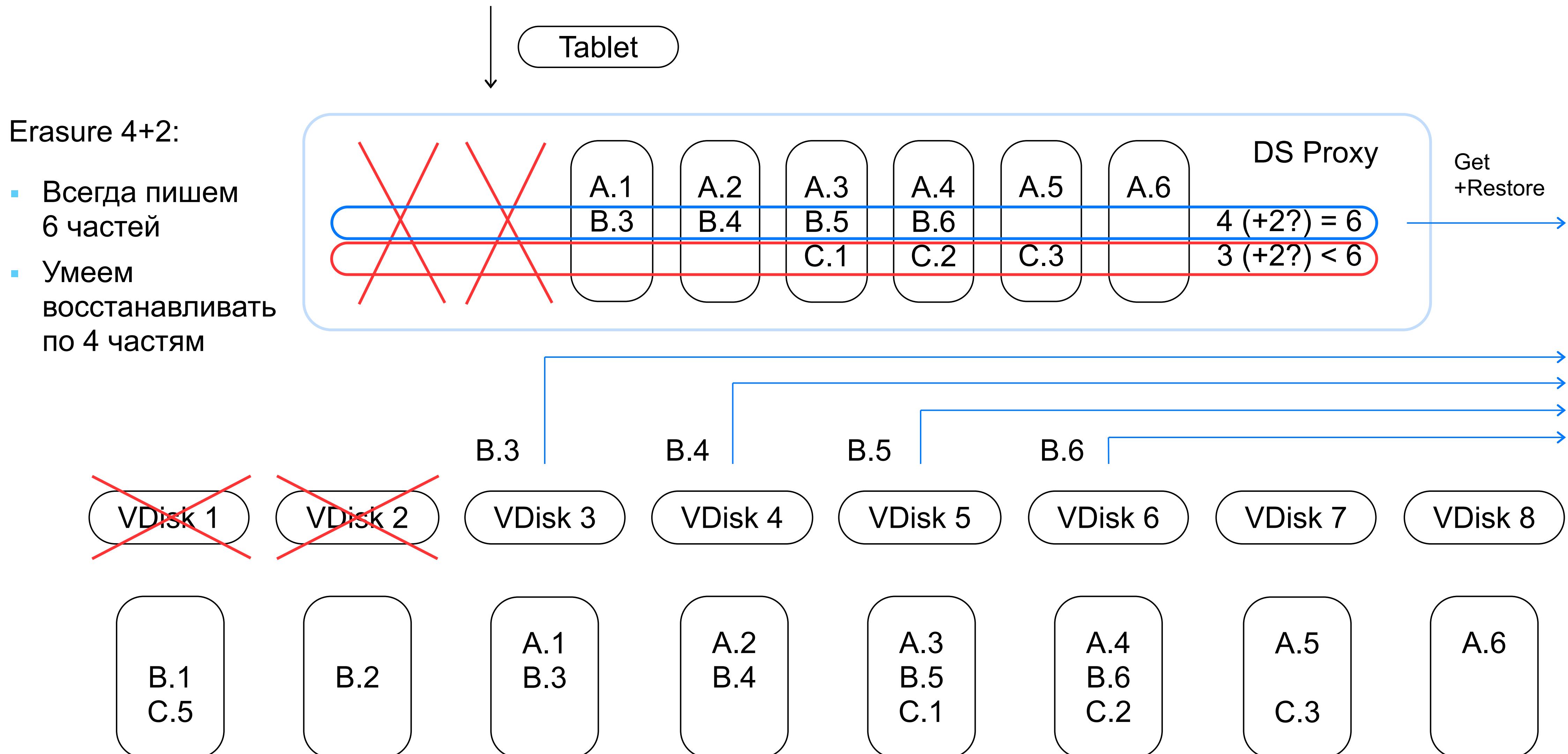
DSProxy Discover



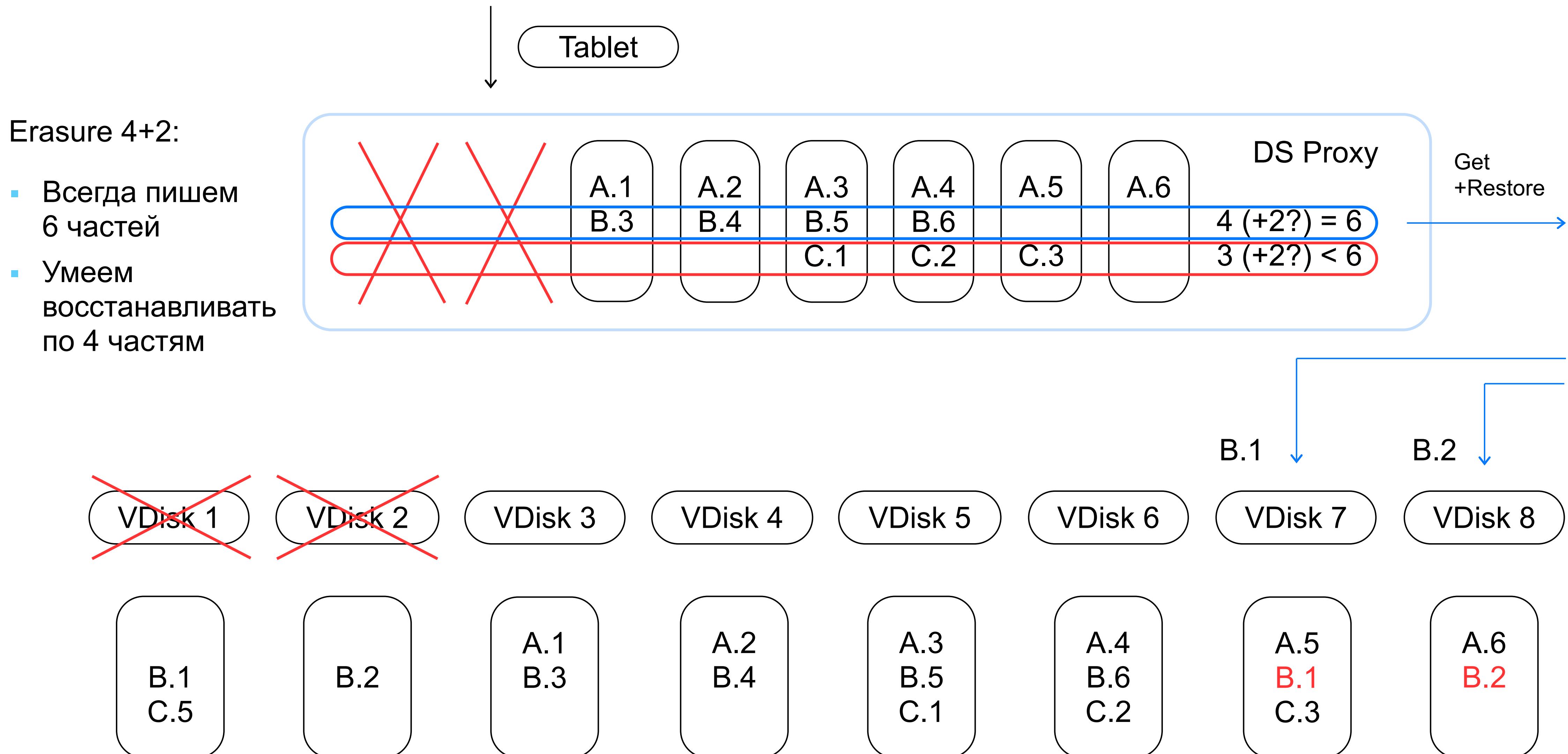
DSProxy Discover



DSProxy Discover



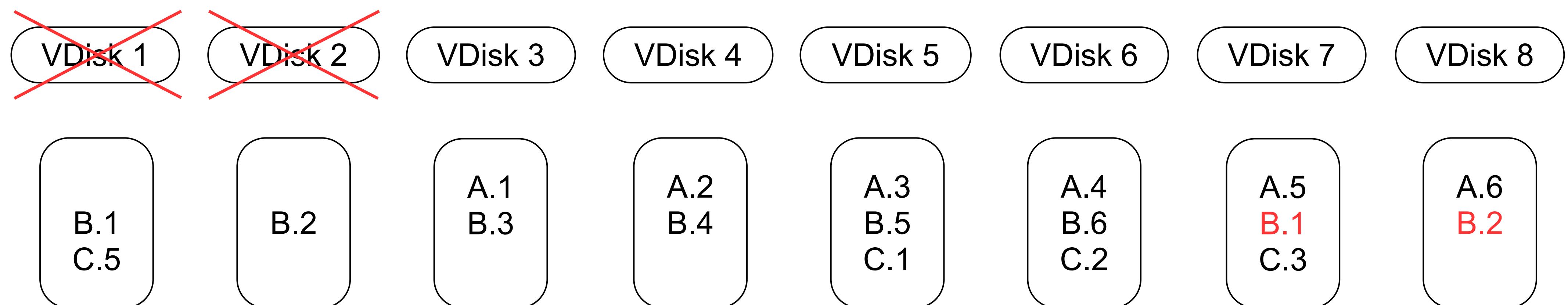
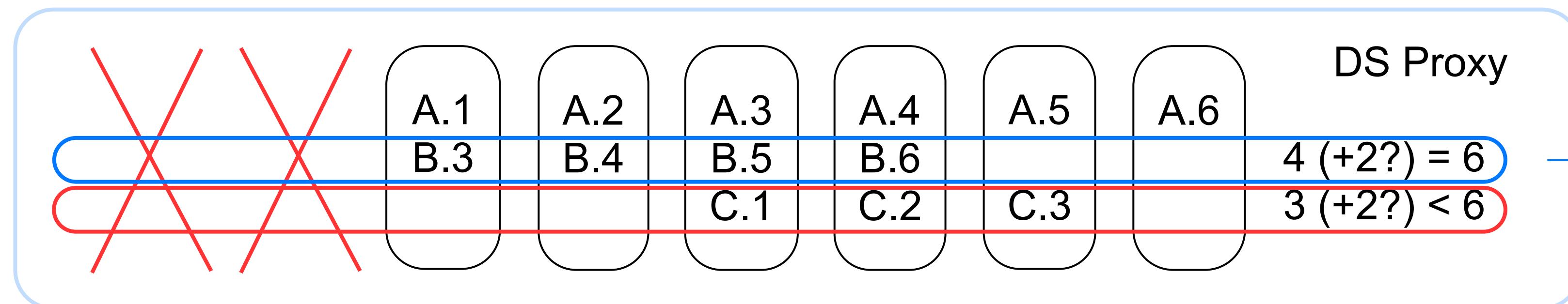
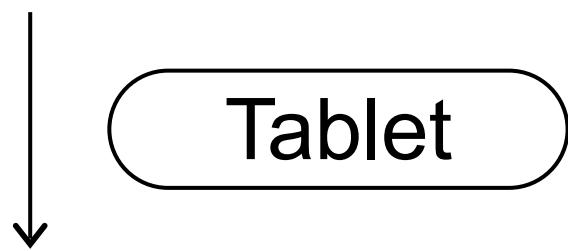
DSProxy Discover



DSProxy Discover

Erasure 4+2:

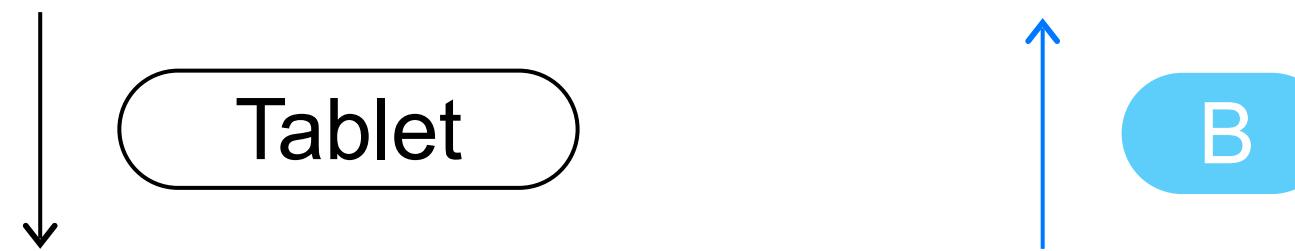
- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям



DSProxy Discover

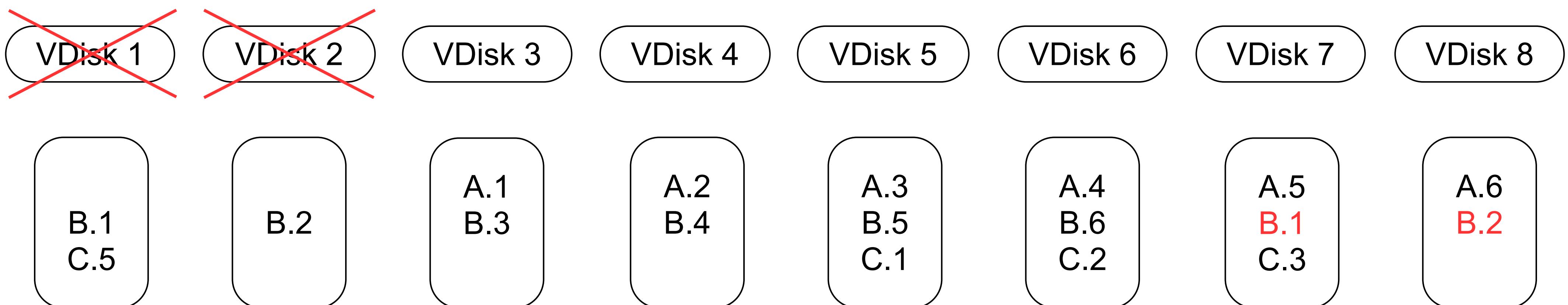
Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям



Get
+Restore

B



Устройство YDB Distributed Storage DSProxy Get + Restore

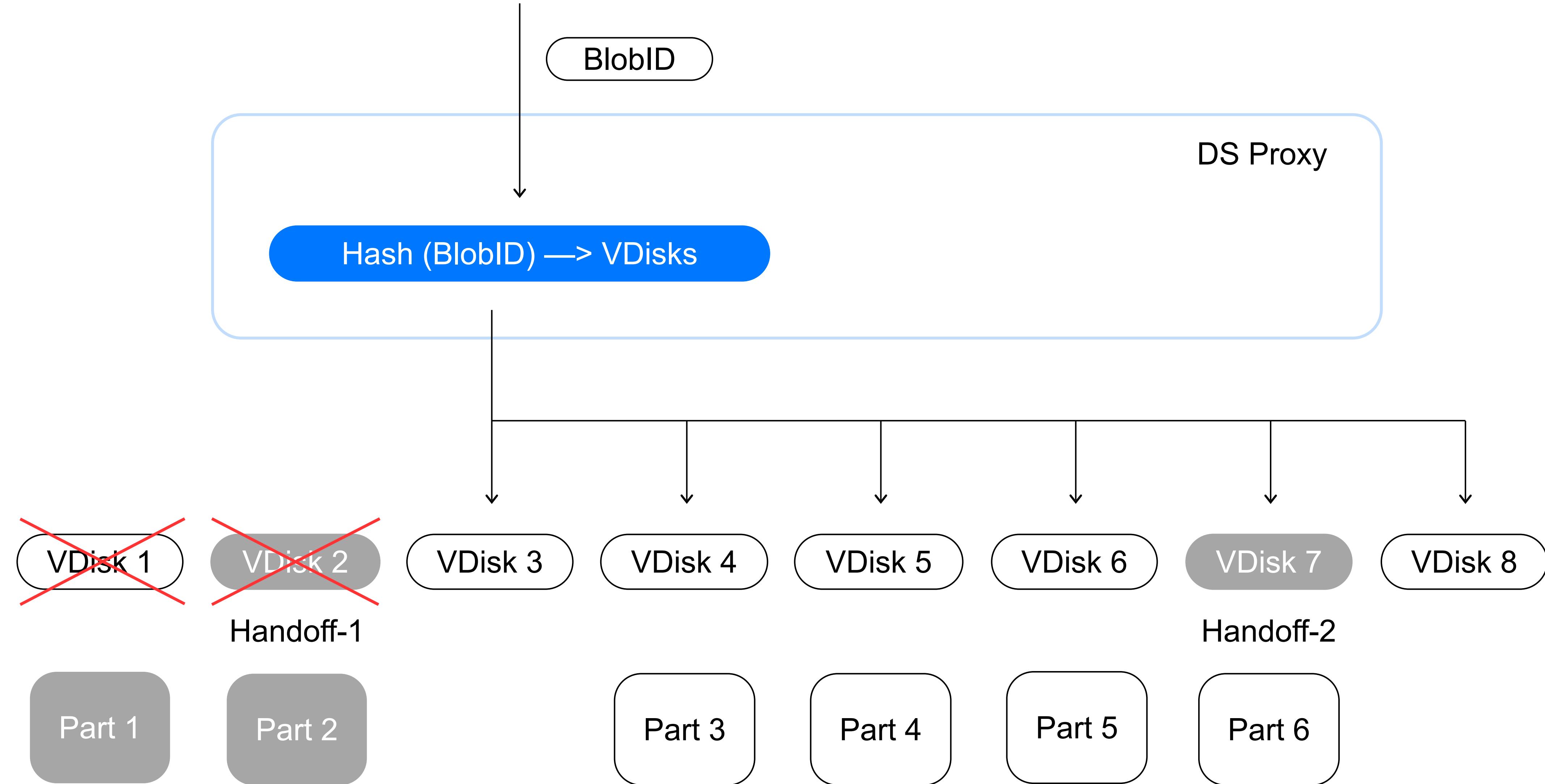
(Restore-on-read)

DSProxy Get + Restore

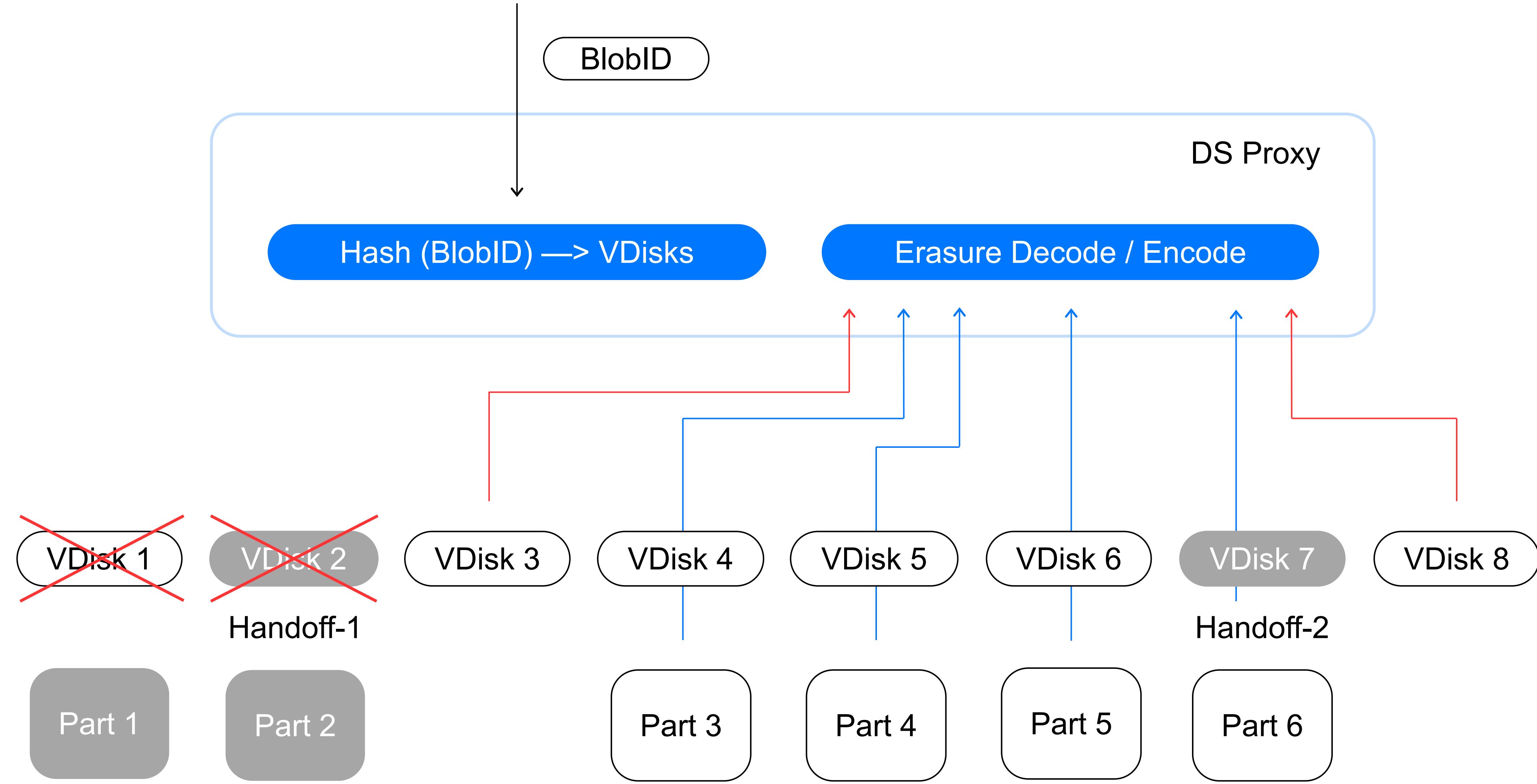


- › Задача — прочитать блобы, возможно, записанные не до конца
- › Восстановить их так, чтобы при новых ошибках их всё равно можно прочесть
- › Нужно только для блобов, запись которых не была завершена

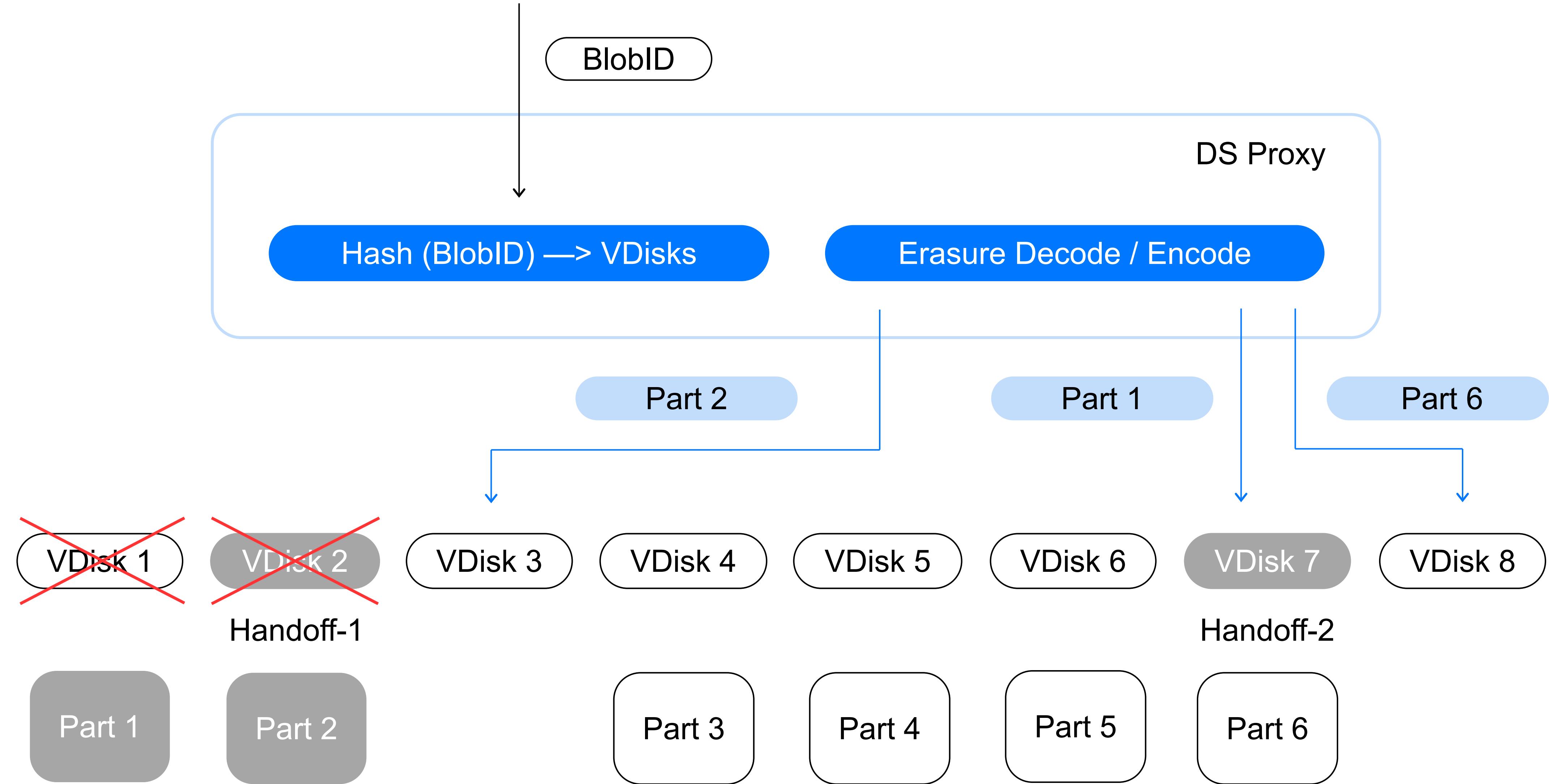
DSProxy Get + Restore



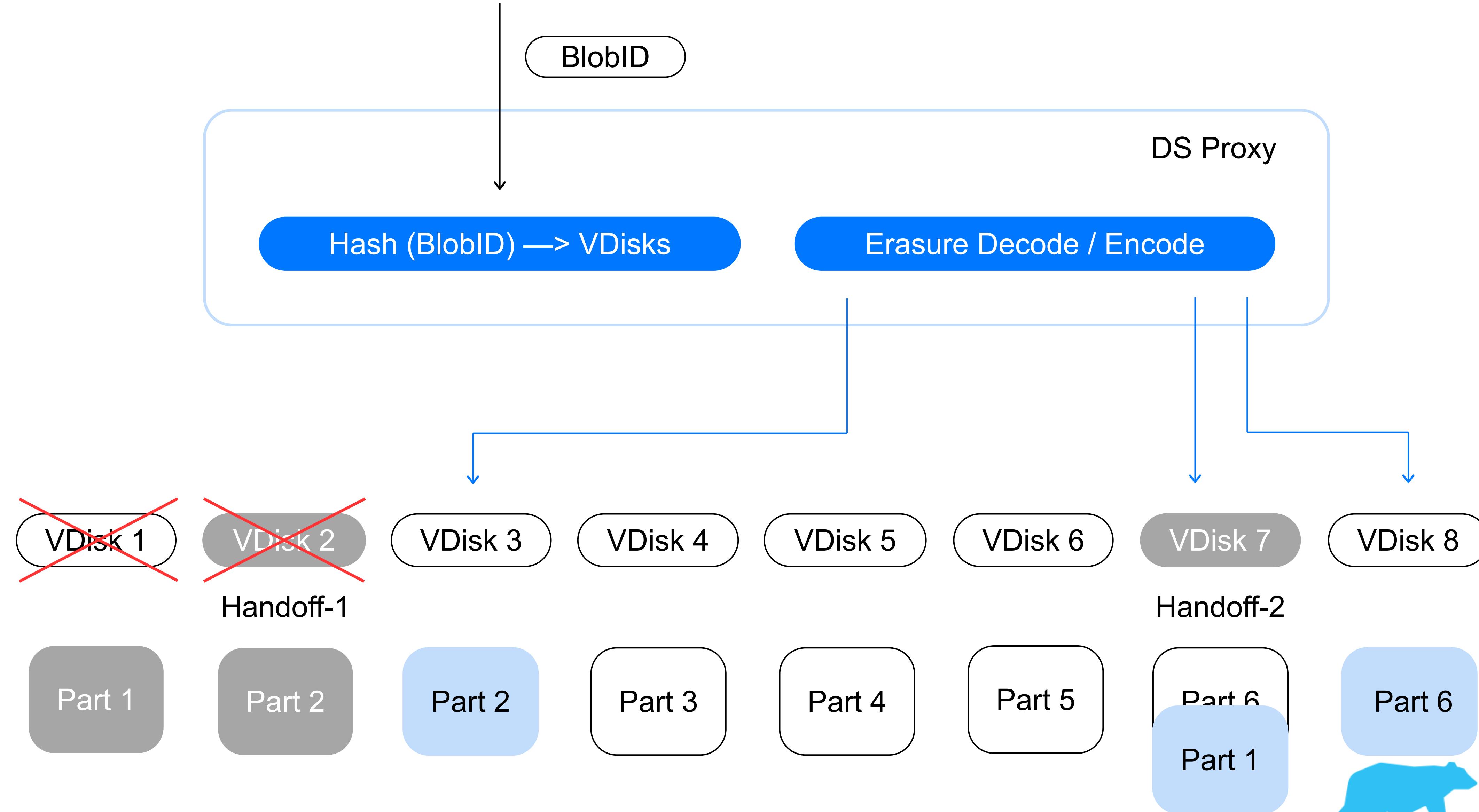
DSProxy Get + Restore



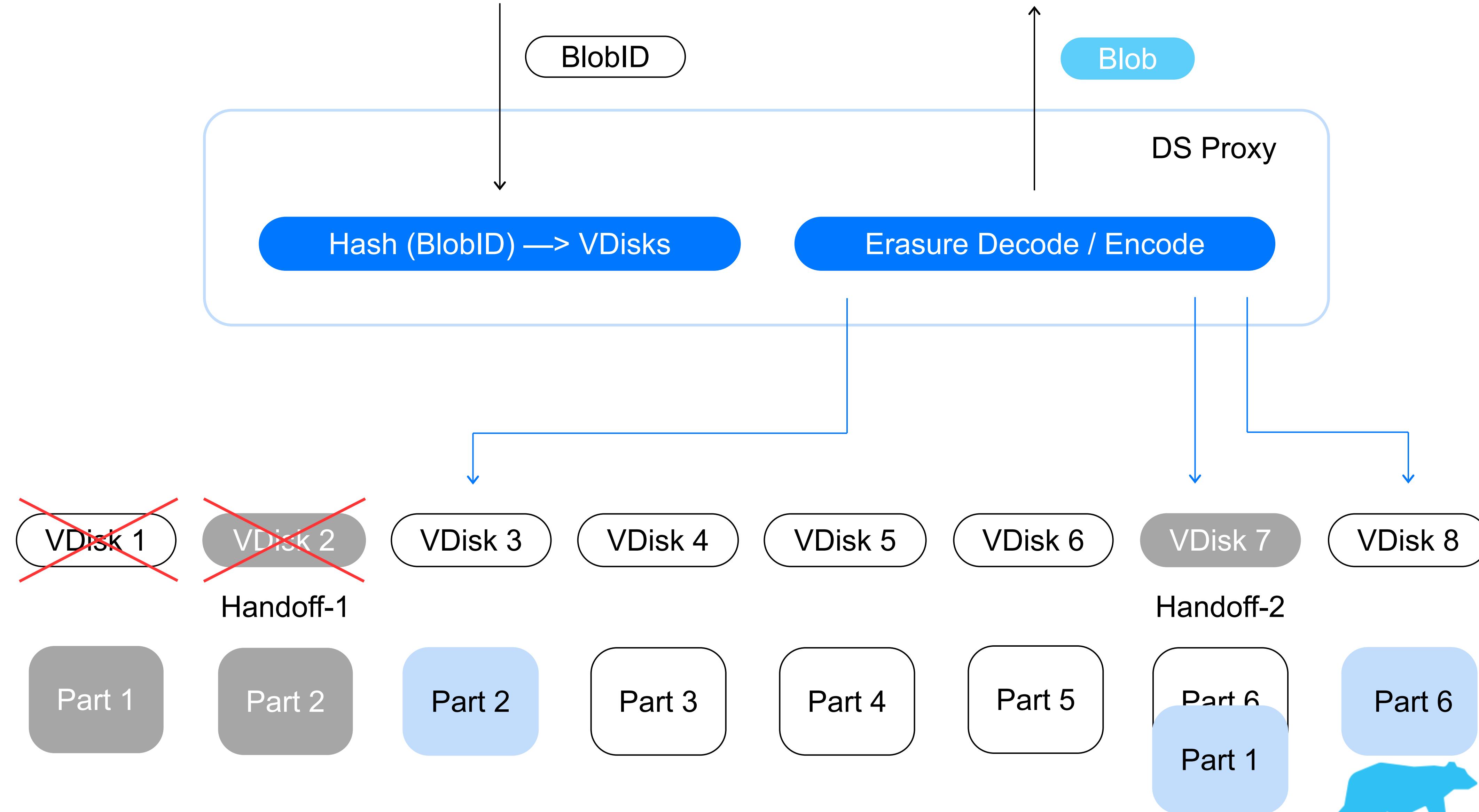
DSProxy Get + Restore



DSProxy Get + Restore



DSProxy Get + Restore



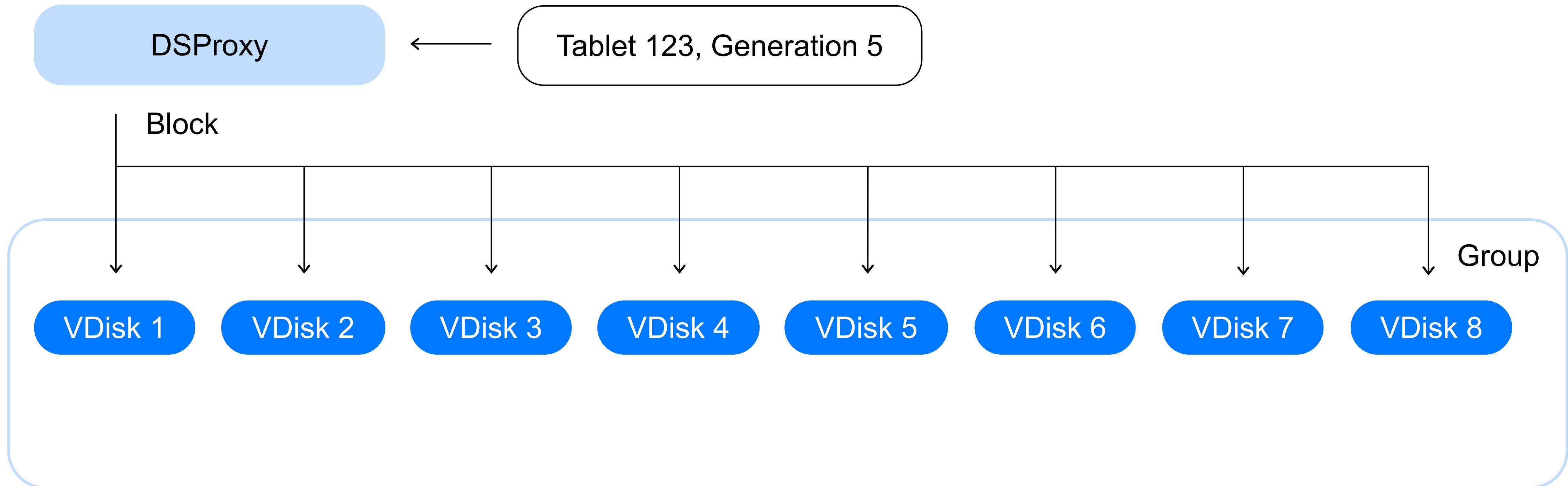
Устройство YDB Distributed Storage DSProxy Block

Блокировка группы, Block

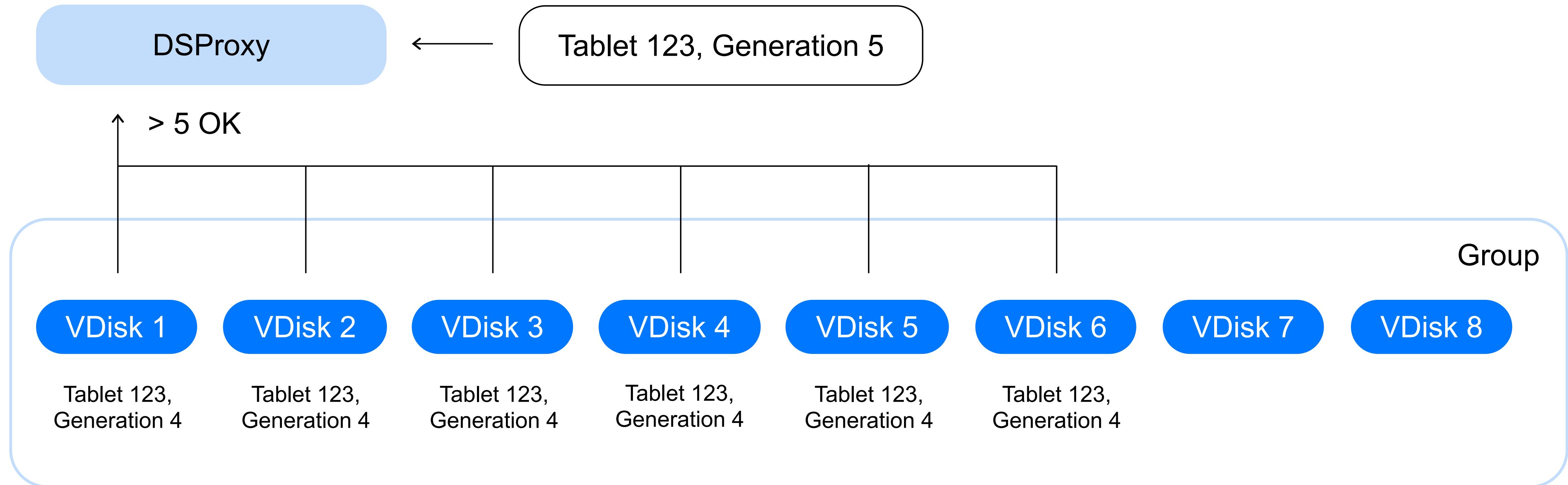


- › Решает проблему распределённого консенсуса
- › Позволяет запускаться только единственному экземпляру tablet
- › У каждой tablet имеется поколение
- › При каждом рестарте tablet поколение увеличивается

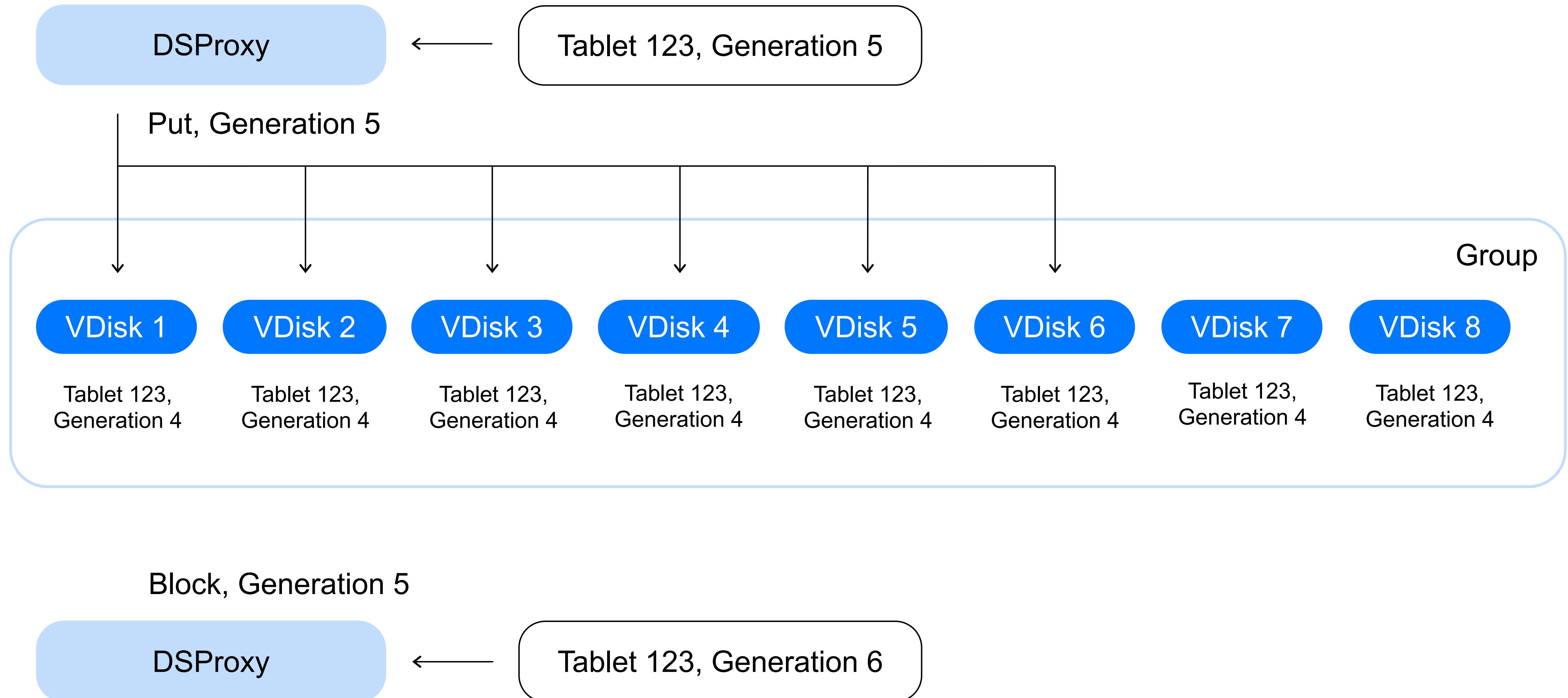
4 + 2 Erasure, Block



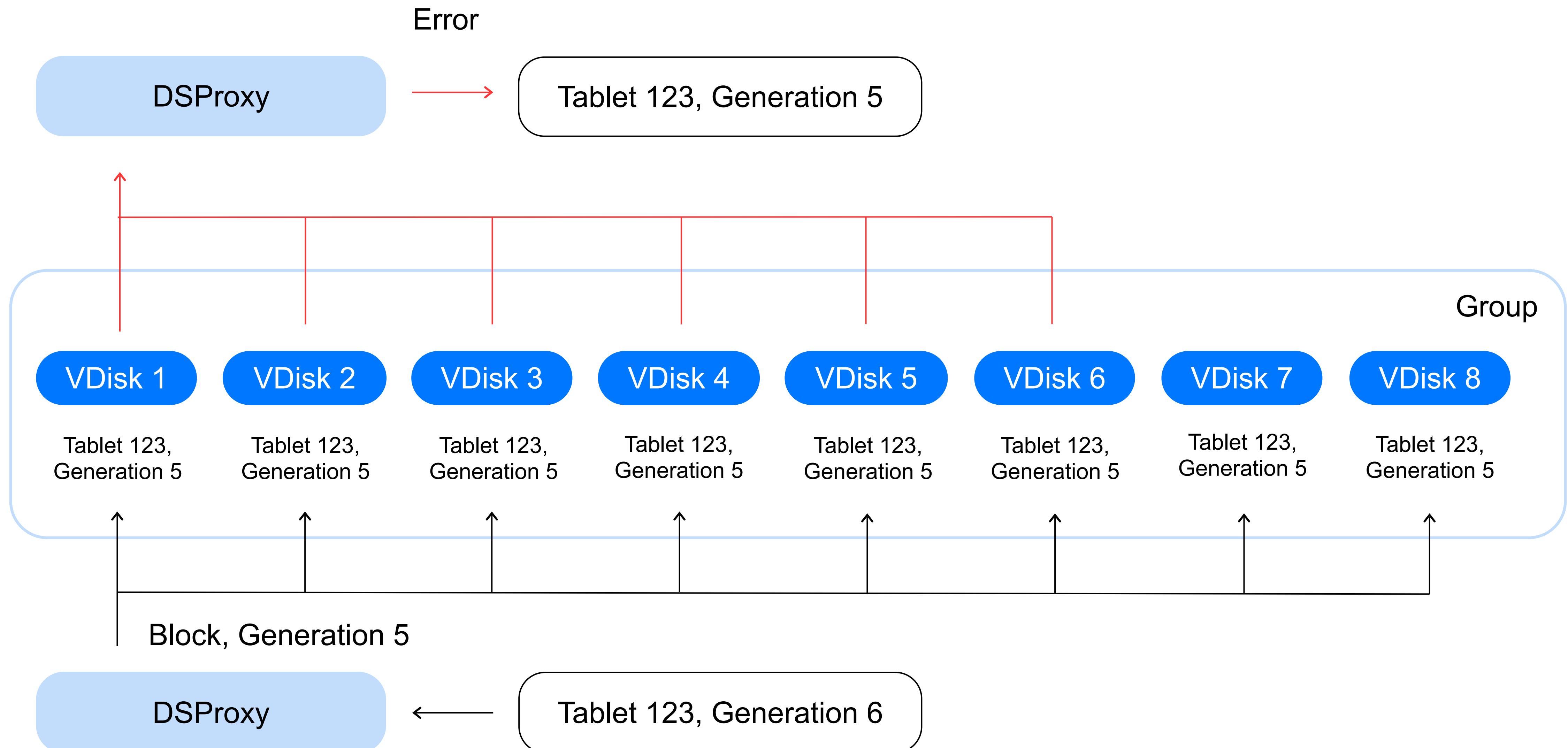
4 + 2 Erasure, Block



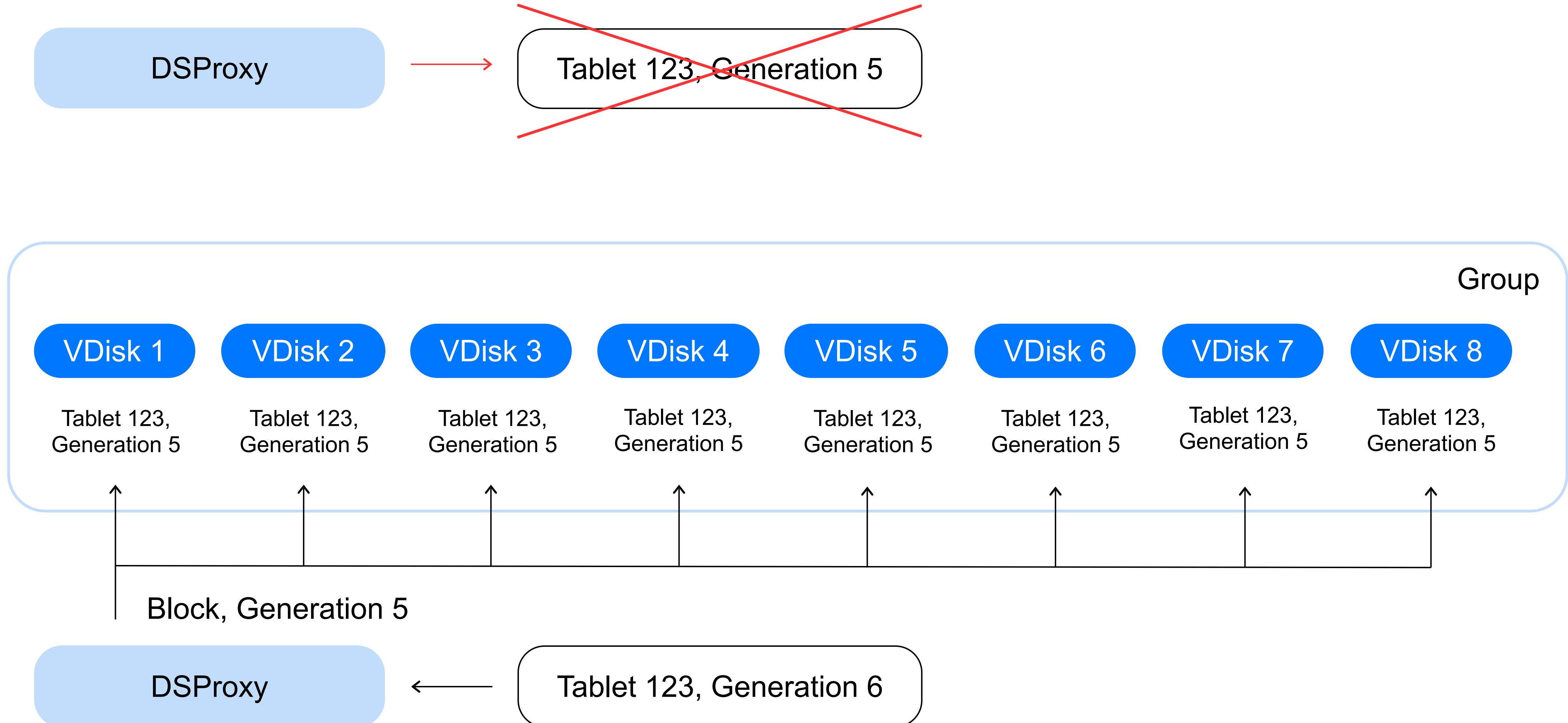
4 + 2 Erasure, Block



4 + 2 Erasure, Block



4 + 2 Erasure, Block



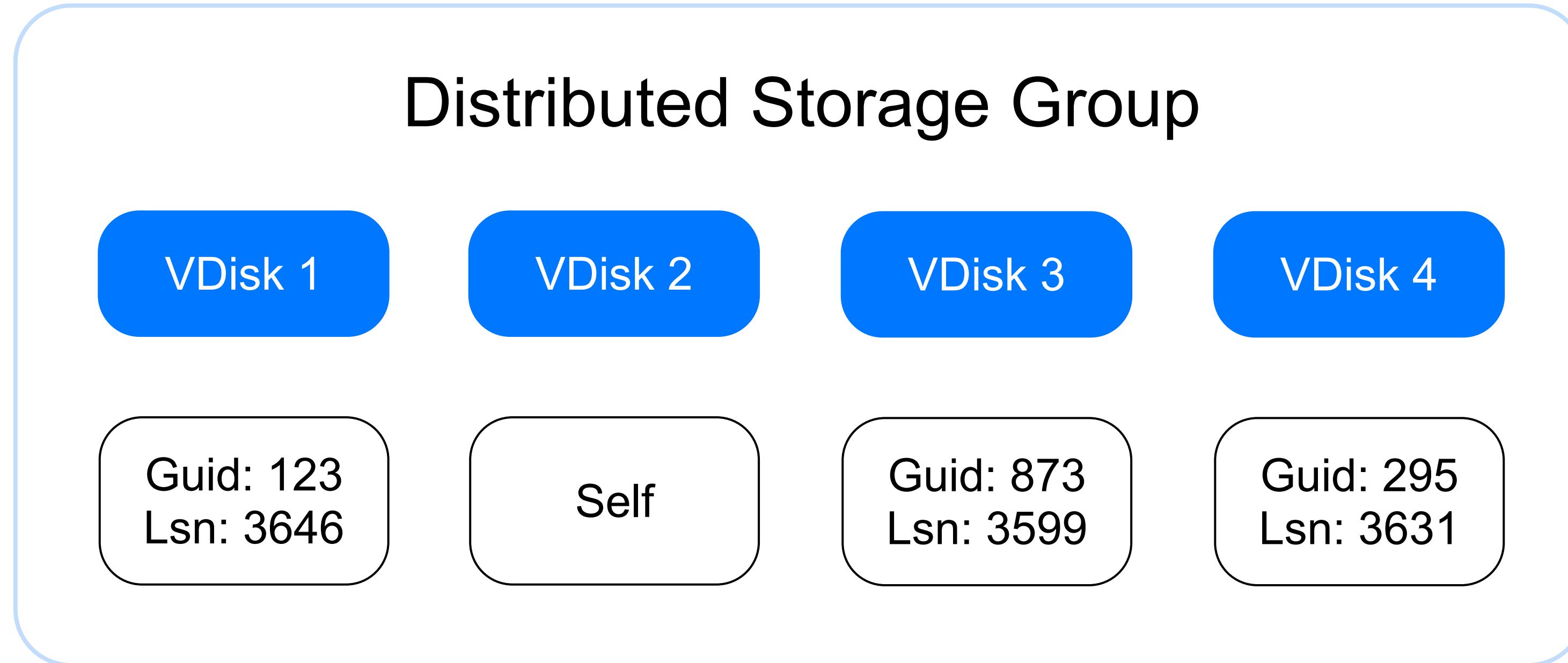
Устройство YDB Distributed Storage VDisk

VDisk



- › Можно рассматривать как key-value хранилище частей блобов
- › Взаимодействие peer-to-peer всех VDisk'ов внутри группы
- › Хранит данные блобов (в виде LSM-Tree)
- › Хранит метаданные блобов
- › Хранит метаданные блокировок и барьеров

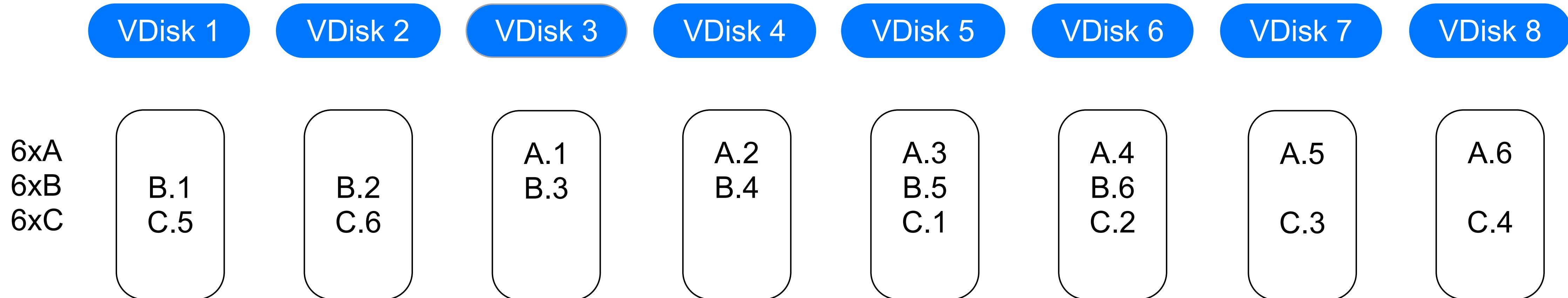
Синхронизация данных VDisk'a



- › Синхронизация метаданных (BlobID, Keep / Don't Keep Flags, Barriers) каждый с каждым в рамках группы
- › VDiskGuid — уникальный идентификатор VDisk'a, генерируется при первом запуске группы
- › Lsn — Log Sequence Number, каждая запись в логе идентифицируется Lsn
- › Про каждый элемент хранимых данных VDisk знает, есть ли он на других VDisk'ах группы

Синхронизация VDisk

При выпадении / отставании диска на рестарте он синхронизирует свои метаданные со всеми другими VDisk в своей группе



Erasure 4+2:

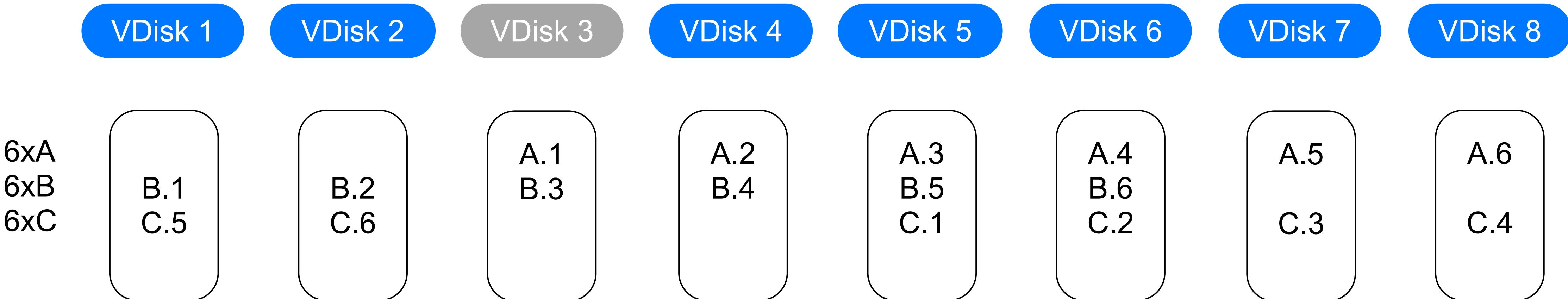
- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям

Синхронизация VDisk

При выпадении / отставании диска на рестарте он синхронизирует свои метаданные со всеми другими VDisk в своей группе

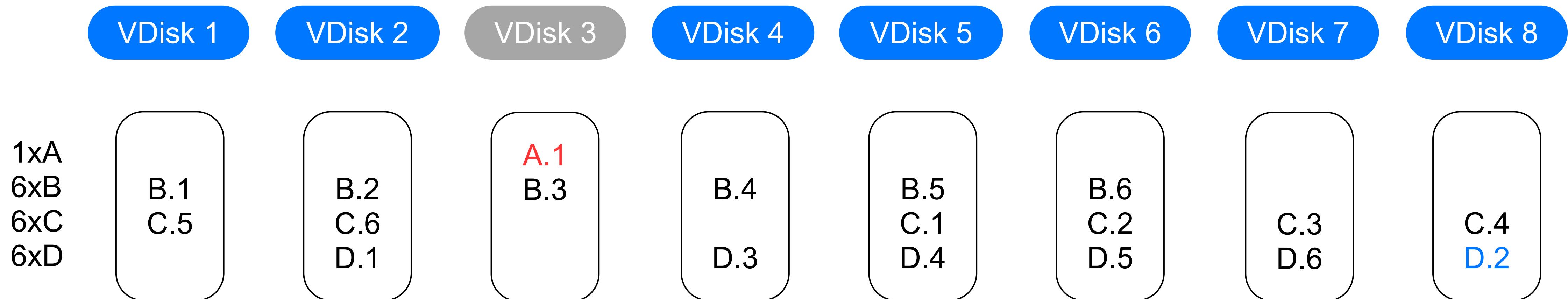
Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям



Синхронизация VDisk

При выпадении / отставании диска на рестарте он синхронизирует свои метаданные со всеми другими VDisk в своей группе



Erasure 4+2:

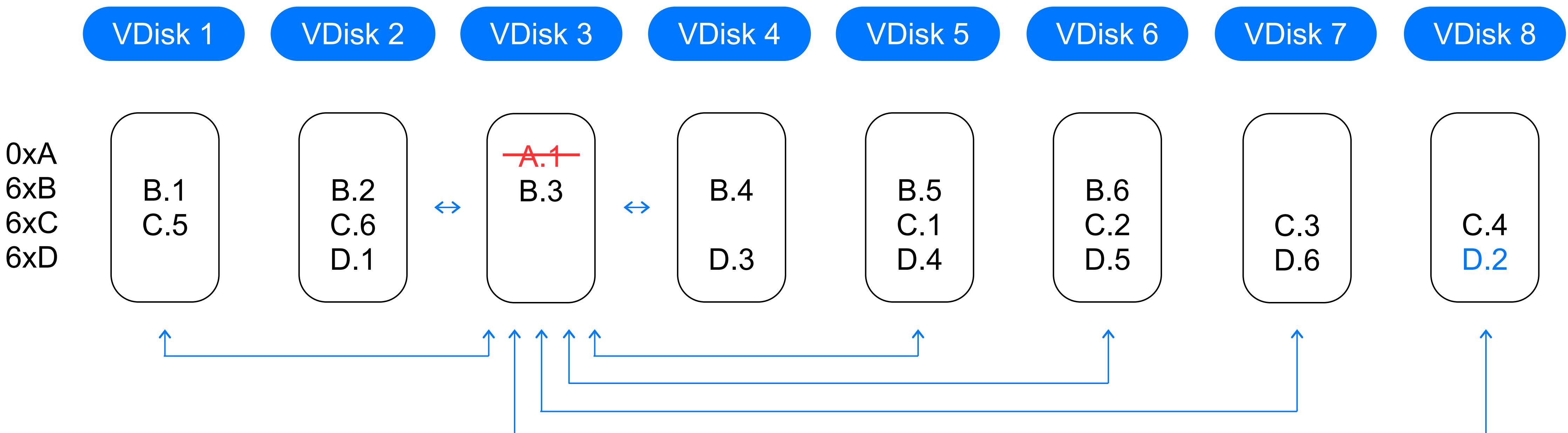
- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям

Синхронизация VDisk

При выпадении / отставании диска на рестарте он синхронизирует свои метаданные со всеми другими VDisk в своей группе

Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям

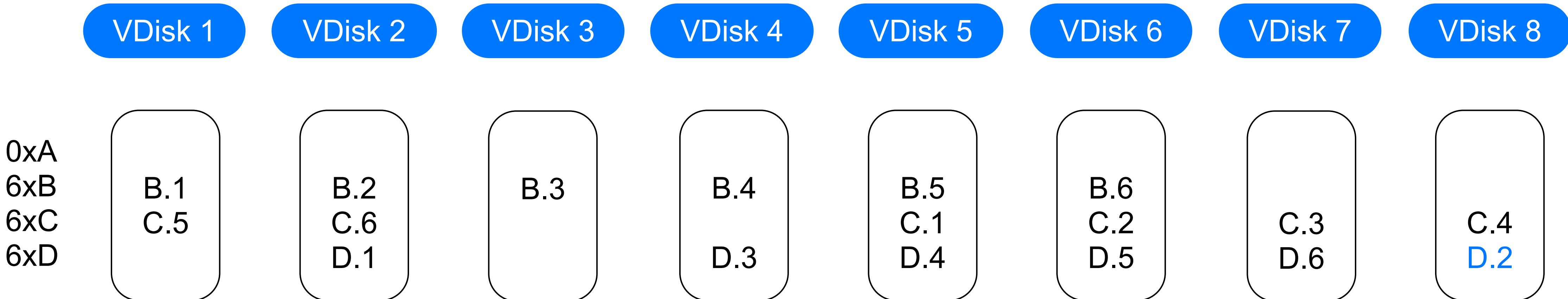


Синхронизация VDisk

При выпадении / отставании диска на рестарте он синхронизирует свои метаданные со всеми другими VDisk в своей группе

Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям

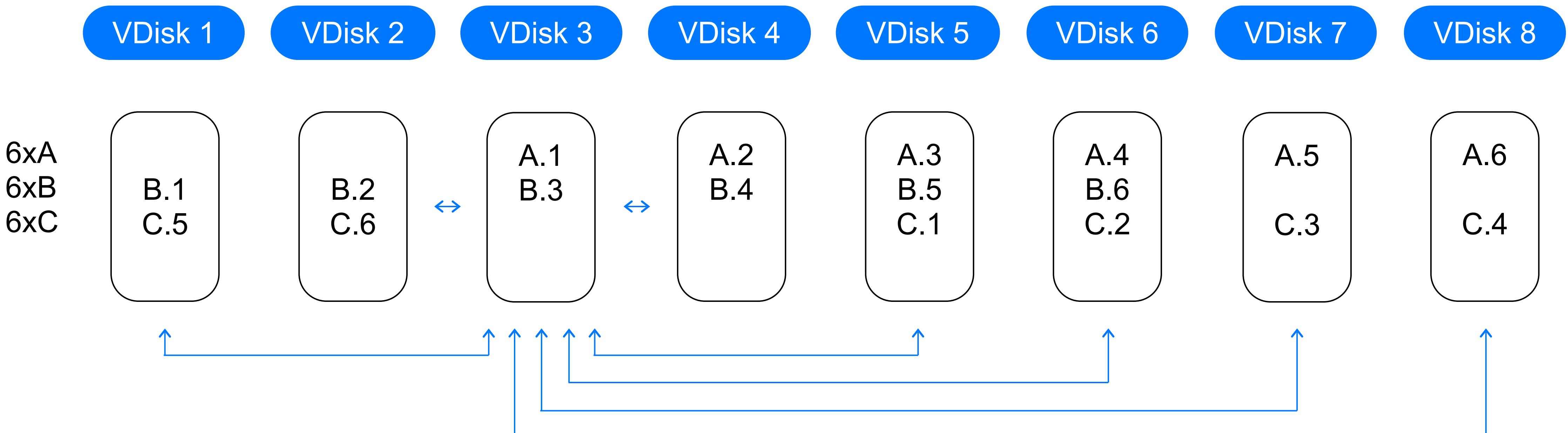


Репликация VDisk

При удалении данных одного VDisk (замена диска) на рестарте VDisk закачивает все данные, которые были у него до замены, восстанавливая их при помощи данных с других дисков

Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям

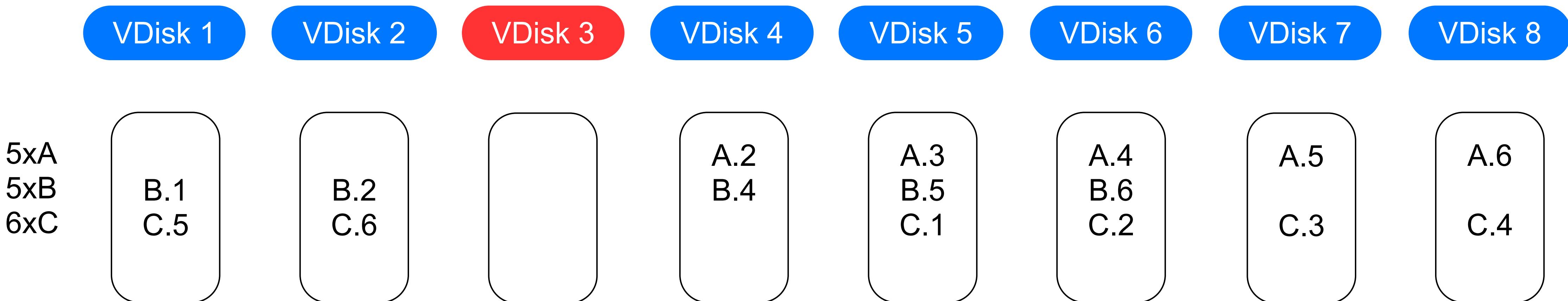


Репликация VDisk

При удалении данных одного VDisk (замена диска) на рестарте VDisk закачивает все данные, которые были у него до замены, восстанавливая их при помощи данных с других дисков

Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям

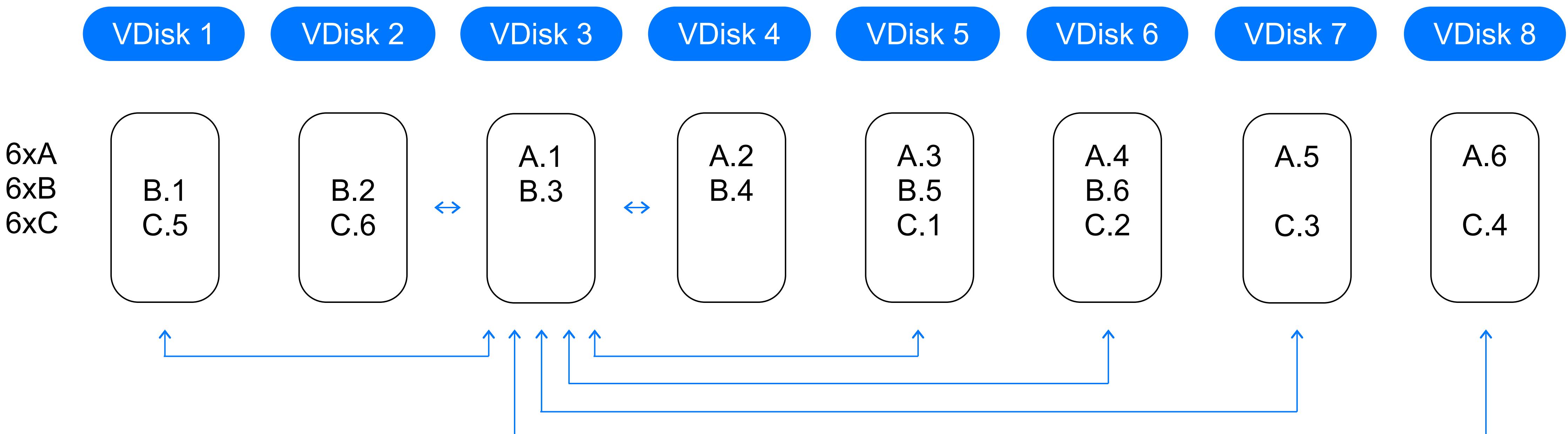


Репликация VDisk

При удалении данных одного VDisk (замена диска) на рестарте VDisk закачивает все данные, которые были у него до замены, восстанавливая их при помощи данных с других дисков

Erasure 4+2:

- Всегда пишем 6 частей
- Умеем восстанавливать по 4 частям



Ключевые показатели отказоустойчивости

- › YDB выдерживает выпадение любых двух дисков из группы (группы из 8 и более дисков)
- › Время наработки на отказ YDB-кластера из 1000 серверов — 100 лет:
 - Время наработки на отказ одного диска — 160 лет
 - Время наработки на отказ любого диска из 1000 нод — 8 дней
- › Автоматически переживать отказ ДЦ без downtime
- › Автоматически восстанавливаться после выпадении серверов / стоек за десятки миллисекунд



Яндекс Облако

Спасибо за внимание!

Владислав Кузнецов

Разработчик



va-kuznecov@yandex-team.ru