

РОССИЙСКИЙ ФОРУМ
МИКРОЭЛЕКТРОНИКА



ШКОЛА
МОЛОДЫХ УЧЕНЫХ



ФЕДЕРАЛЬНАЯ
ТЕРРИТОРИЯ
«СИРИУС»



15–23

сентября 2025

Исследование реализаций лог-структурированного блочного устройства в ядре Linux

Гавриленко Михаил, студент

Васенина Анна Игоревна, инженер-исследователь

СПбГУ (МатМех)

qrutyq@gmail.com

Лог-структурированность

Лог-структурированность — технология хранения данных, основанная на принципе журнала. Вместо записи в случайные места — все данные записываются последовательно.

- Применение при реализации мгновенных снимков, использующих схемы Copy-On-Write и Redirect-On-Write
- Применение в кэшировании
- Повышение скорости записи на накопитель

Sprite LFS

- Является файловой системой, а не блочным устройством
- Введено понятие лог-структурированности и реализована базовая функциональность

Logical Disk

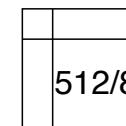
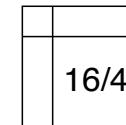
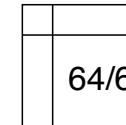
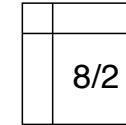
- Оптимизация файловых систем на блочном уровне
- Создан как инструмент для небольших систем

ZFS:

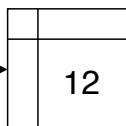
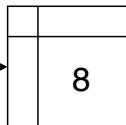
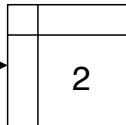
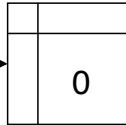
- Продвинутая файловая система
- Большая нагрузка на ресурсы
- Сложно интегрировать из-за величины проекта
- Нет прямого низкоуровневого доступа к данным

Производительность лог-структурированного подхода напрямую зависит от способа реализации таблицы LBA¹ отображений

Исходный адрес запроса
/длина запроса



Конечный адрес



[1] LBA - Logical Block Address

Структура данных (ключ = исходный адрес, значение = конечный адрес + мета-данные)

Целью работы является разработка модуля ядра Linux, реализующего фреймворк для тестирования производительности различных реализаций лог-структурированных блочных устройств

Задачи:

- Разработать драйвер блочного устройства, допускающий подключение различных структур данных для реализации лог-структурированного хранения
- Реализовать набор утилит для автоматического сбора и визуализации результатов тестирования
- Провести сравнение реализованных подходов и проанализировать полученные результаты



Реализация структуры данных — список с пропусками

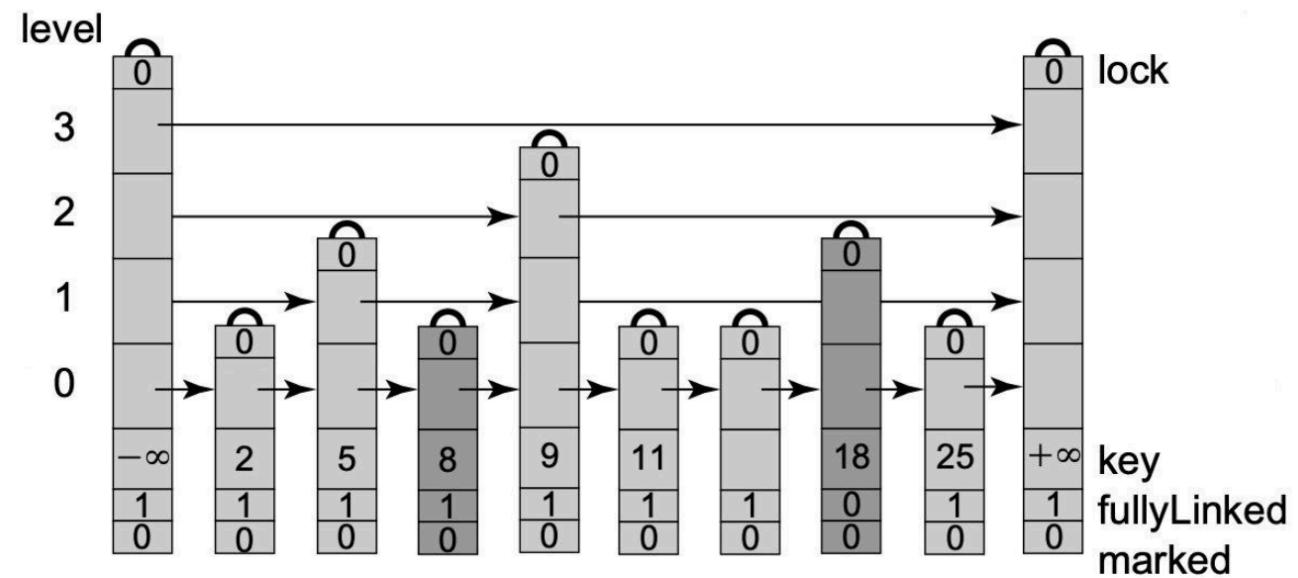


За основу решения взят алгоритм
Мориса Херлихи и работа Кейзера
Фрейзера

- Открытая реализация с научными статьями
 - Используется техника “помеченных указателей” для двух-стадийного удаления на основе single-word CAS¹
 - Реализована дополнительная MRS²

[1] CAS - Compare And Swap/Switch

[2] MRS - Memory Reclamation System



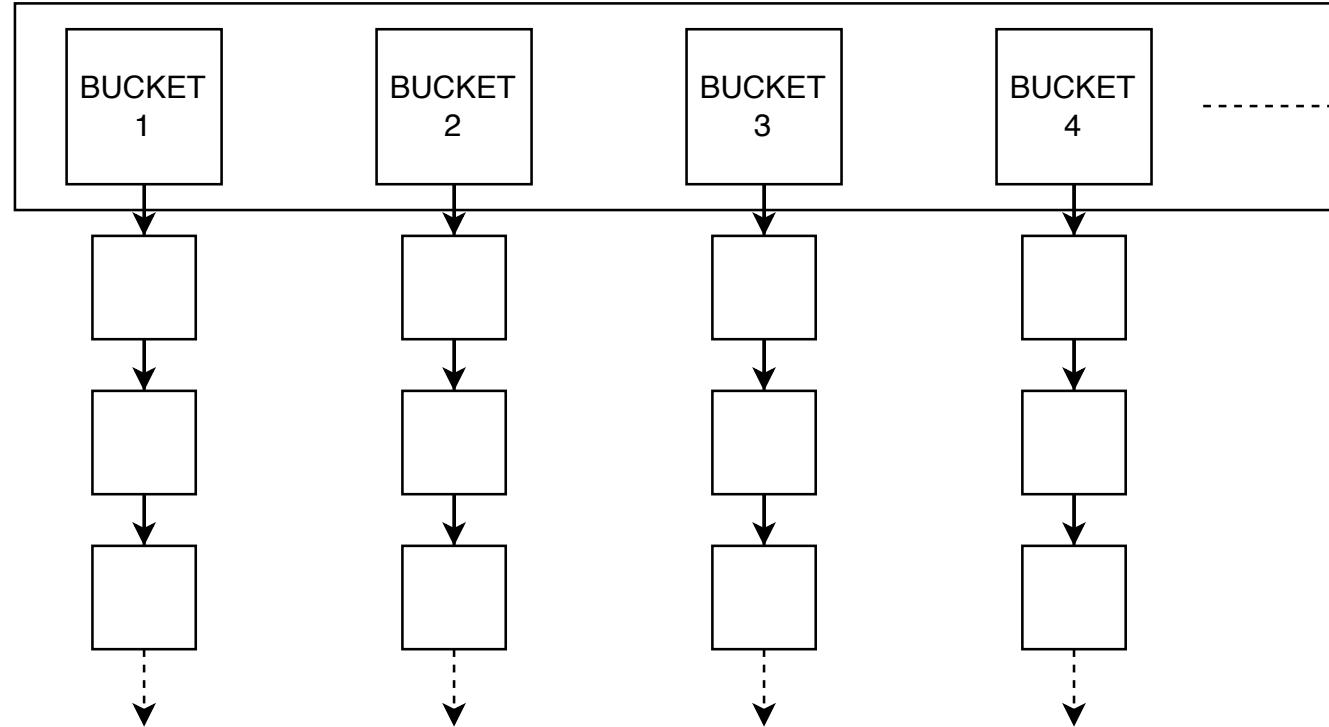
(Herlihy, Shavit. The Art of Multiprocessor Programming)

Было принято решение
модифицировать RCU хеш-таблицу
из ядра Linux

- RCU двусвязный список заменен на односвязный lock-free
- Используется техника помеченных указателей на основе single-word CAS¹
- Реализована дополнительная MRS²

[1] CAS - Compare And Swap/Switch

[2] MRS - Memory Reclamation System



Цель эксперимента — количественная оценка характеристик производительности и накладных расходов при использовании разных структур данных в основе лог-структурированного подхода

Были использованы такие метрики, как: **Bandwidth, IOPS, Latency**

Основные задачи эксперимента

- Производительность ввода-вывода
- Масштабируемость и параллелизм
- Потребление памяти

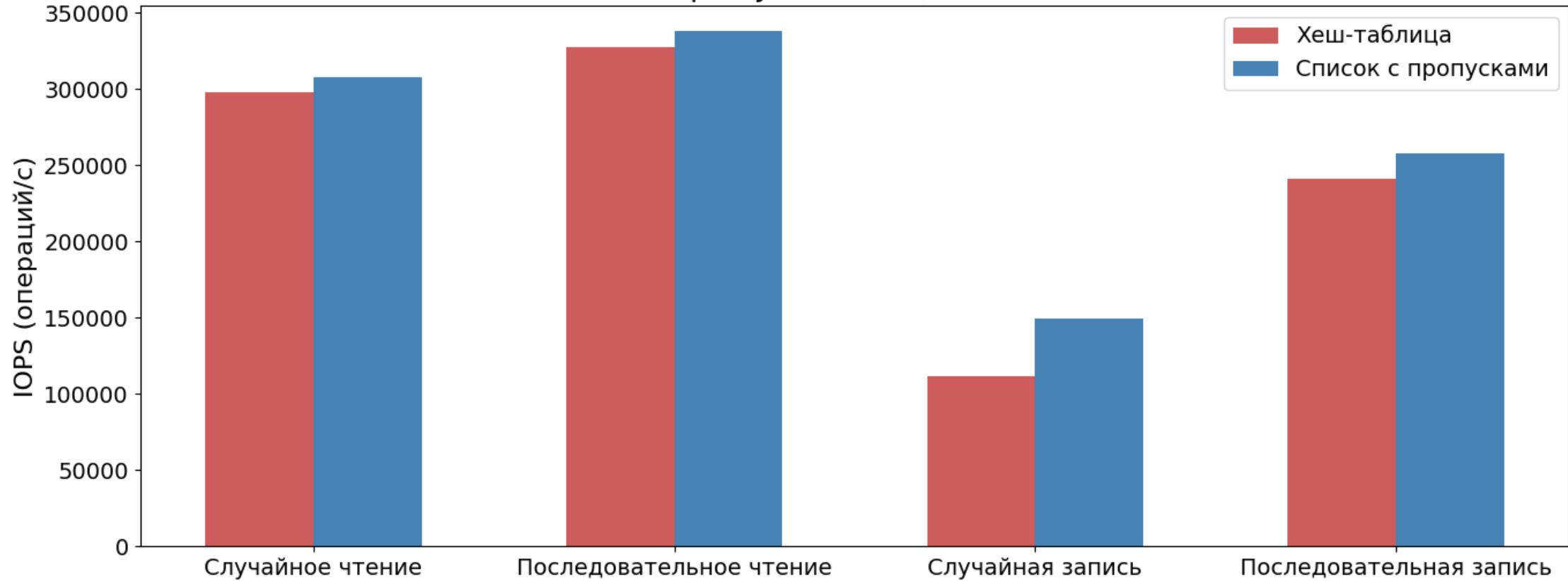
Оценка производительности проводилась на сервере¹ со следующей конфигурацией:

- Серверная платформа: 1U ASUS Generation E10 RS700-E10-RS12U
- Процессоры: Intel(R) Xeon(R) Gold 6338 CPU @ 2.00GHz (32 ядра, 64 потока) x 2
- ОЗУ: 512 ГБ DDR4, 3200 MHz
- Нижележащее устройство хранения: NVMe-диск SAMSUNG MZWLJ1T9HBJR-00007, 1.92 ТВ. (Скорость операции чтения до 7000 MB/s, операции записи до 2400 MB/s)
- ОС: Fedora Linux (Server Edition) 42, v6.14.0 kernel

[1] Оборудование было предоставлено ООО «ШВАЧЕР»

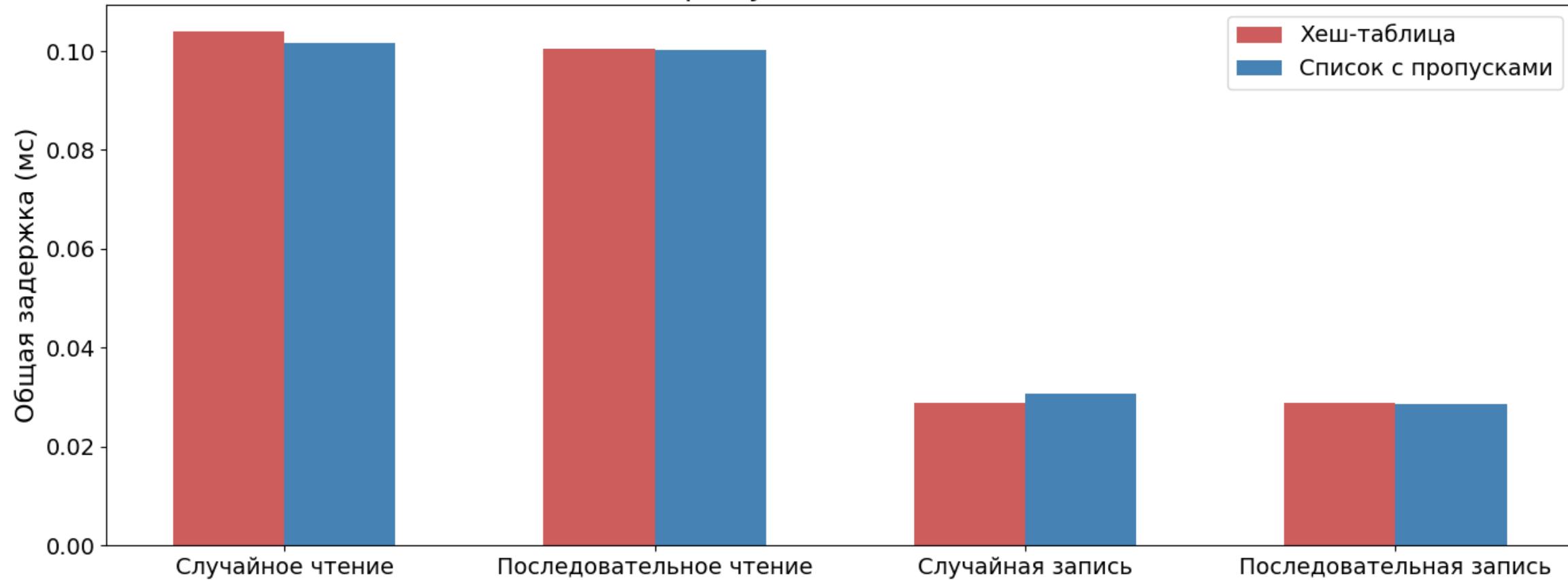
Производительность при различных нагрузках

Медианные значения IOPS для различных операций,
при NJ=8, ID=32, BS=8K



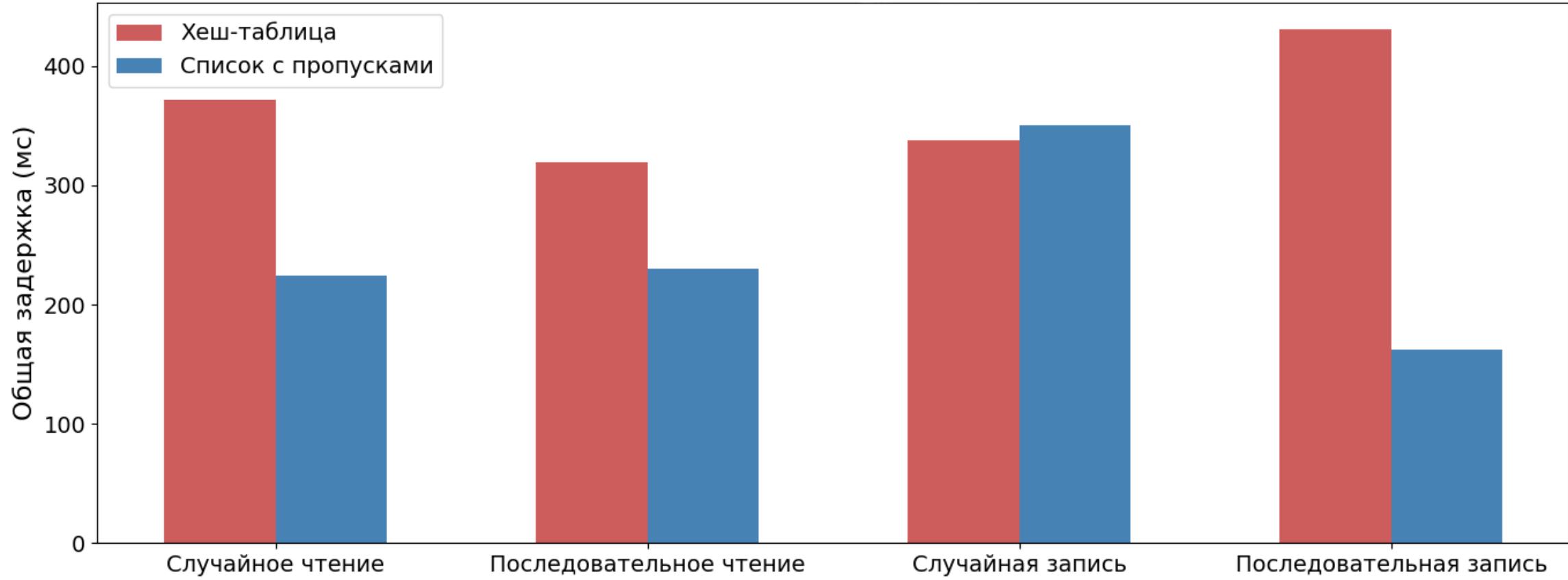
Задержка при различных нагрузках

99.99-е перцентили общей задержки для различных операций,
при $Nj=1$, $ID=1$, $BS=8K$



Задержка при различных нагрузках

99.99-е перцентили общей задержки для различных операций,
при NJ=8, ID=32, BS=8K



Потребление памяти

Структура данных	Список с пропусками	Хеш-таблица
Узел	133 (224) Б	32 Б
Голова	32 Б	$16Б + 262144 * 40$ Б
Всего	16,5 (28) ГБ	4 ГБ

Результаты

- Разработан драйвер блочного устройства с возможностью подключения различных структур данных для реализации лог-структурированного хранения
- Реализован набор утилит для автоматического сбора и визуализации результатов хранения
- Проанализированы результаты измерений производительности реализованных подходов, сделан вывод об эффективности выбранных структур данных в терминах лог-структурированного подхода

С реализованной функциональностью можно ознакомиться в репозитории на Github (<https://github.com/qrutyy/ls-bdd>)

Возможные пути продолжения работы

- Реализация других lock-free структуры данных и анализ производительности
- Реализация блокирующих версий структур данных и сравнение производительности с lock-free версиями
- Реализация сохранения таблицы отображений LVA в энергонезависимую память
- Реализация полноценного подхода Redirect-On-Write



Спасибо за внимание!

- Благодарю компанию ООО «ШВАЧЕР» за предоставленное оборудование для тестирования и проведения экспериментов

ОФИЦИАЛЬНЫЙ САЙТ
ШКОЛЫ МОЛОДЫХ УЧЕНЫХ

MICROELECTRONICA.PRO

ПОДПИСЫВАЙТЕСЬ И БУДЬТЕ В КУРСЕ
ВСЕХ ПОСЛЕДНИХ НОВОСТЕЙ!

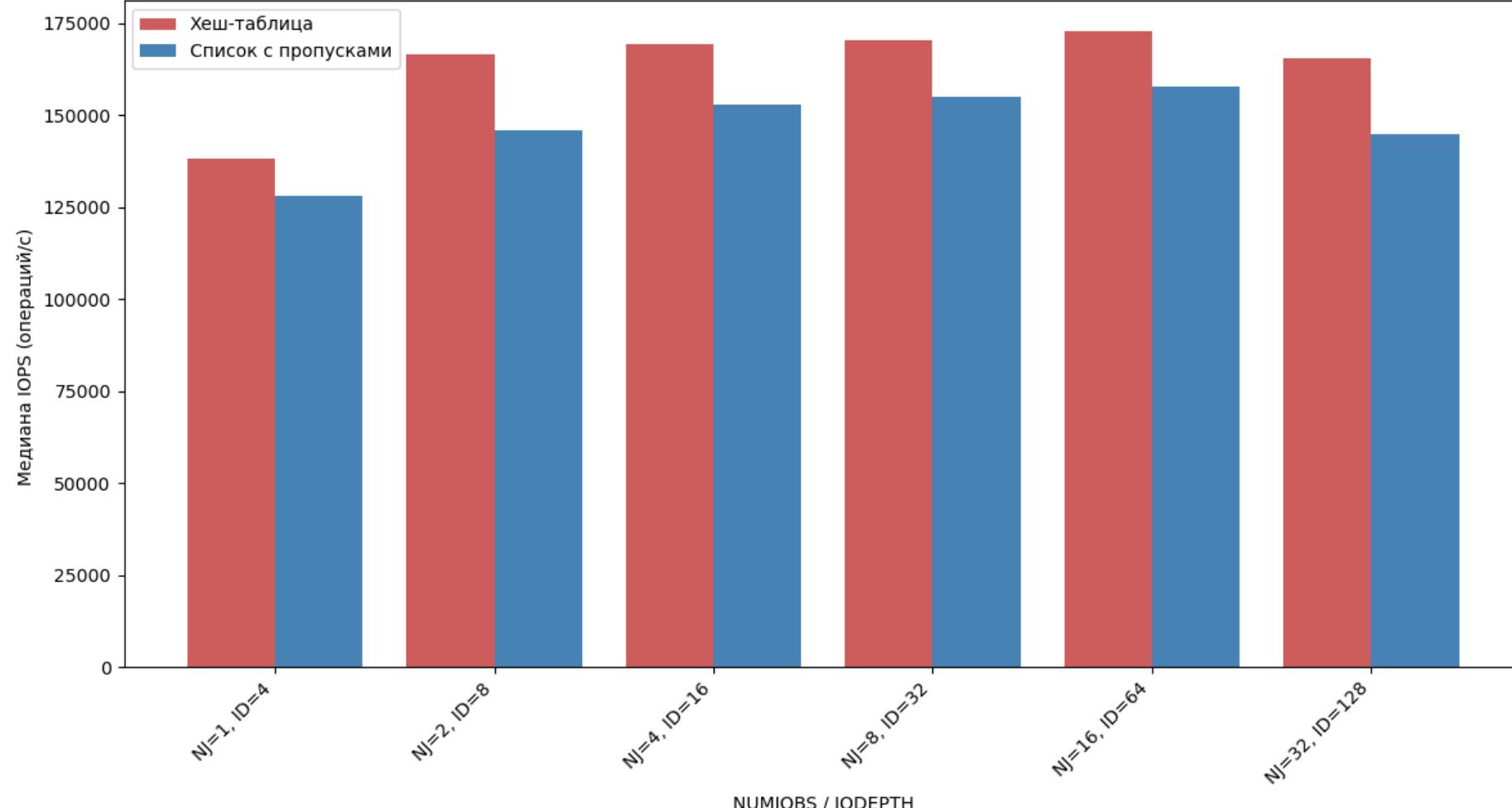
ВАШ ЛИЧНЫЙ
КАБИНЕТ

Rutube



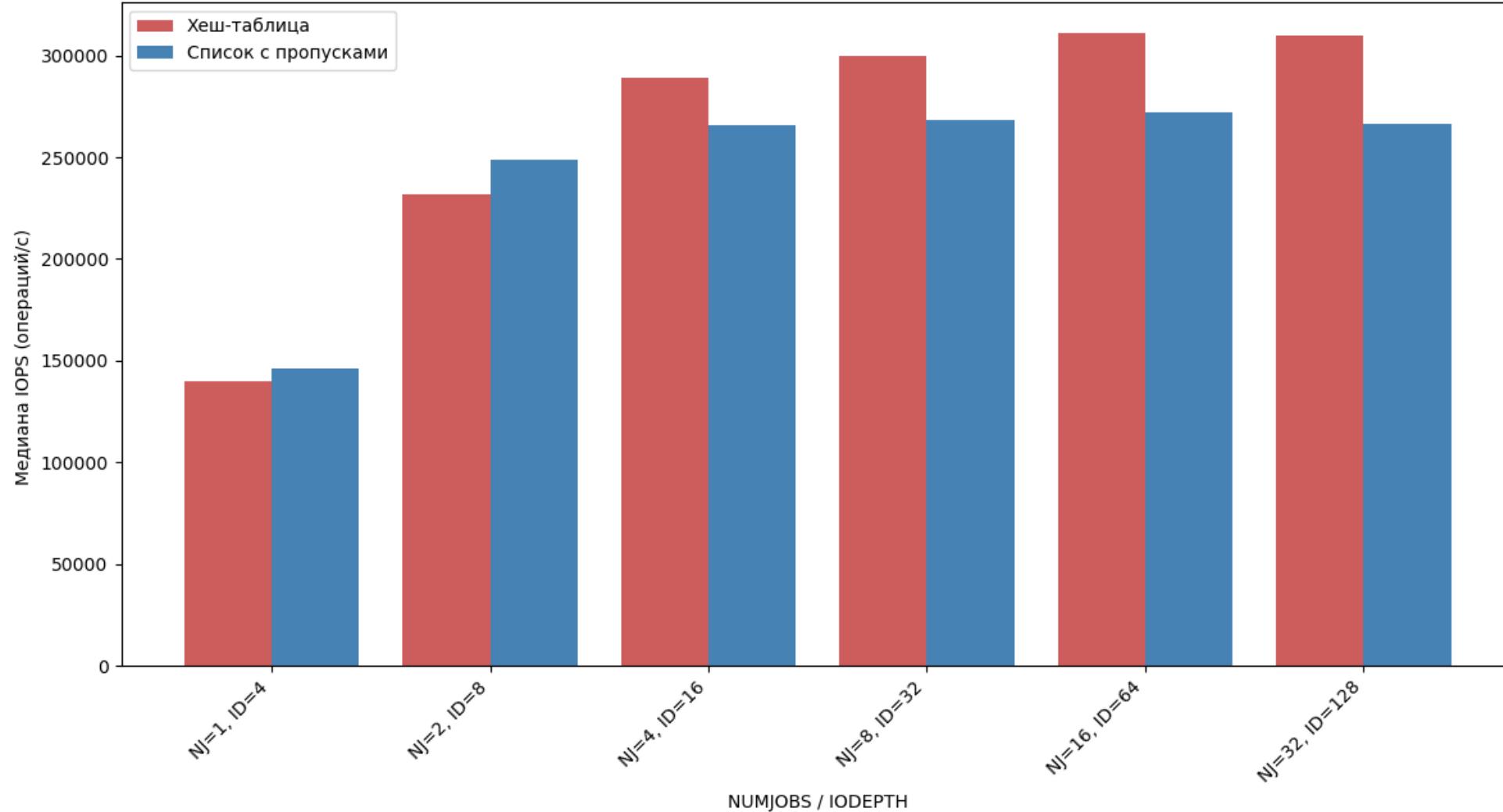
Доп. слайд (параллелизм при случайной записи)

Медианное значение IOPS для различных конфигураций NJ/ID,
BS=8K при операциях случайной записи

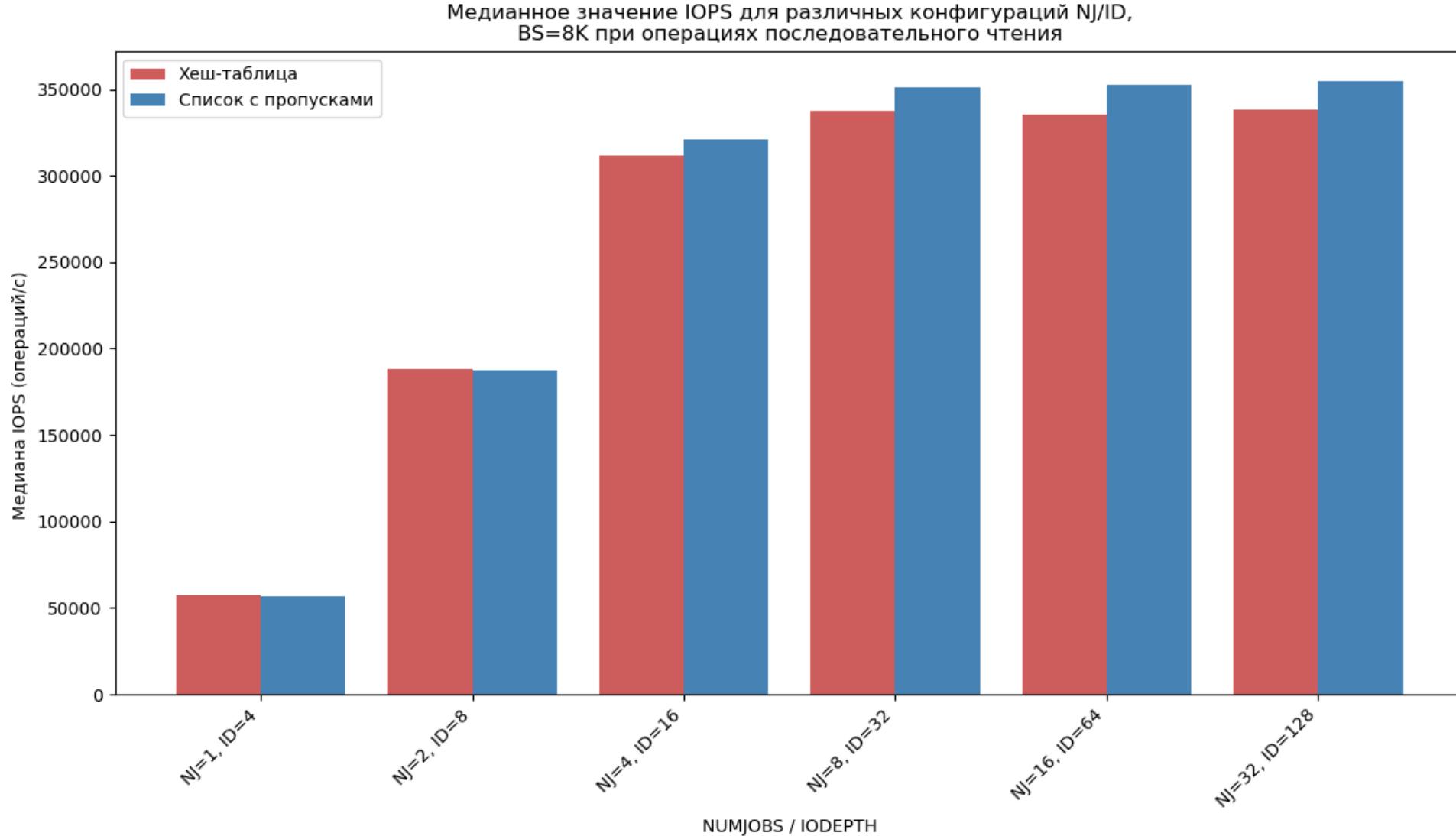


Доп. слайд (параллелизм при посл. записи)

Медианное значение IOPS для различных конфигураций NJ/ID,
BS=8K при операциях последовательной записи



Доп. слайд (параллелизм при посл. чтении)



Доп. слайд (параллелизм при случайном чтении)

Медианное значение IOPS для различных конфигураций NJ/ID,
BS=8K при операциях случайного чтения

