



НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ
УНИВЕРСИТЕТ

Системный дизайн современных приложений

Лекция №6
Глубокое погружение в систему



Организация

Занятия

31.05: Лекция №6 - Deep Dive

07.06: Лекция №7 - Итоги System Design Interview

14.06: Занятие №8 - Практика и Mock Interview

Формула

$\text{ДЗ} * 0.8 + \text{SDD} * 0.1 + \text{Посещение} * 0.1$

ДЗ (дедлайн всех: 14 июня)

№1: ФТ, НФТ, ограничения, расчет нагрузки

№2: Интеграции

№3: БД

№4: Улучшение системы



Основные аспекты SD

1. Масштабируемость
2. Производительность
3. Надежность
 - а. Отказоустойчивость
 - б. Доступность
4. Безопасность
5. Адаптивность
6. Управляемость и мониторинг
7. Интеграции



Повышение отзывчивости

Проблематика

На первых парах все летало, пользователи были довольны

С масштабированием бизнес начал терять деньги от плохой производительности

Что делать

Анализ узких мест (bottleneck)

Цель

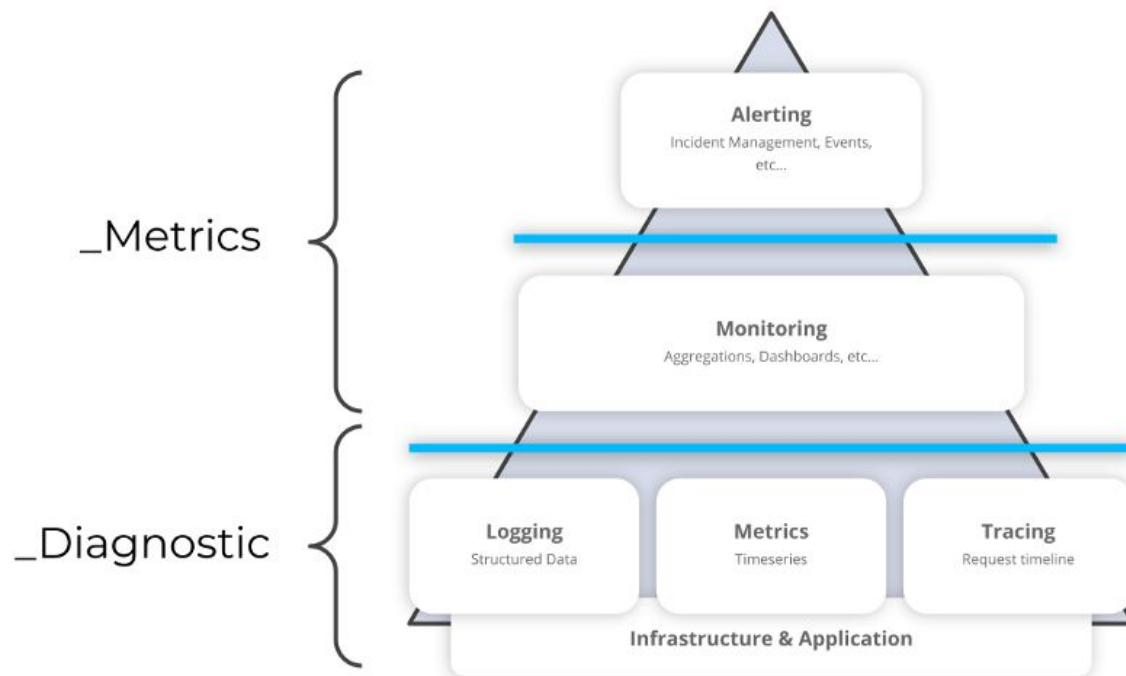
Снизить задержку (latency), увеличить пропускную способность (throughput)

Технические решения

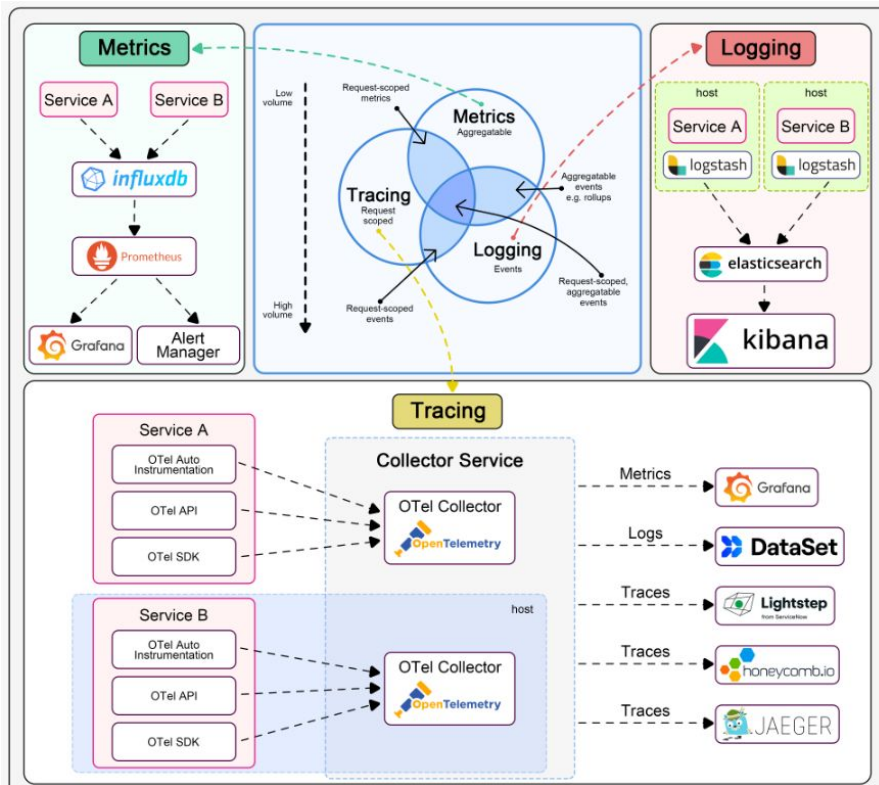
1. Кэширование
2. CDN
3. Индексирование БД
4. Ограничитель запросов



Как выявить узкие места

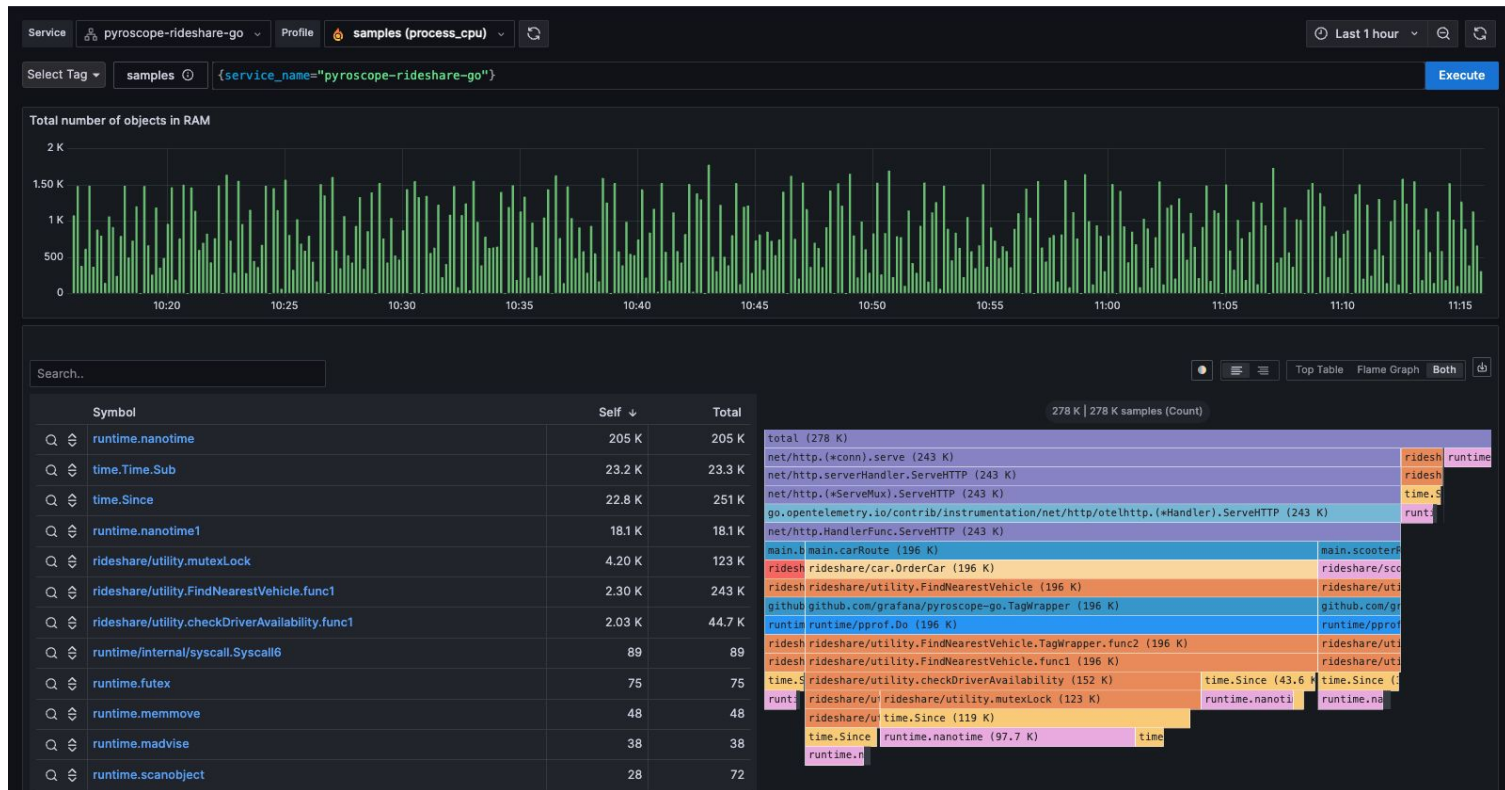


Логи, метрики, трейсы

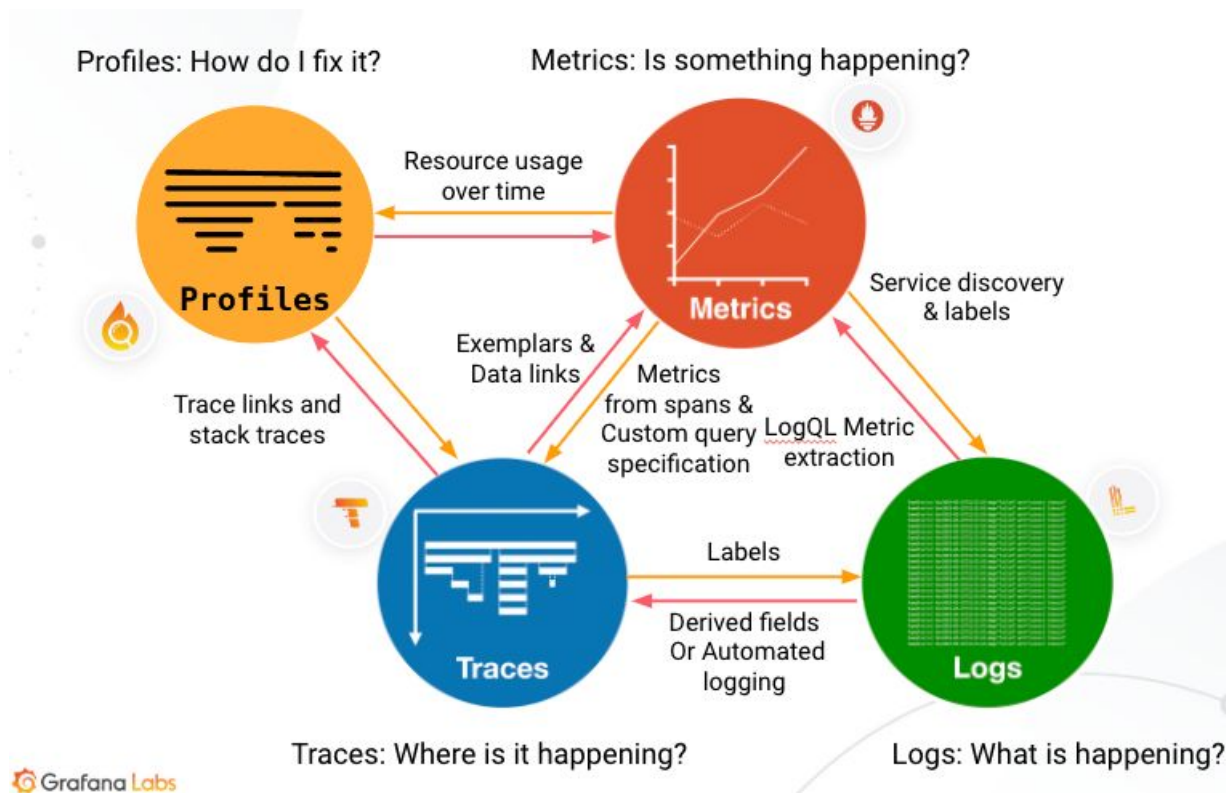




Continuous Profiling



Комбинация





Законы производительности

Большинство из теории
массового обслуживания

Закон Литтла (WIP-лимит)

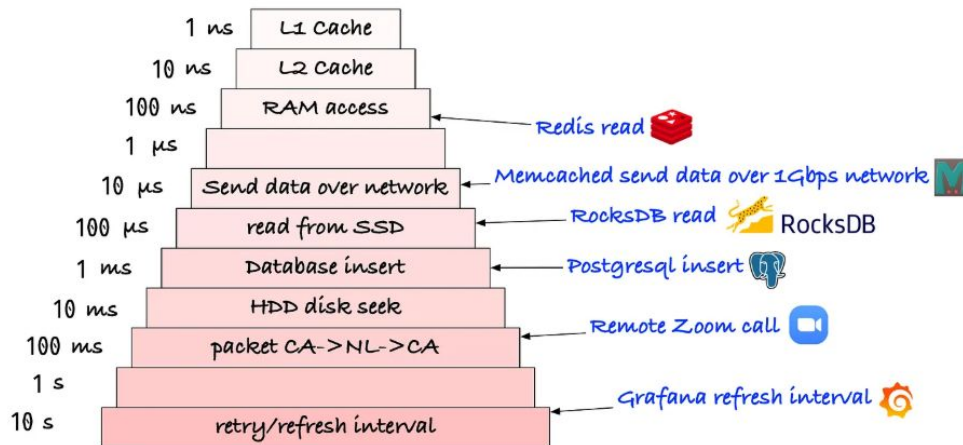
Чем больше элементов находится в
работе в определенное время, тем
большее количество времени нужно
на их завершение

Закон Амдала

Ускорение системы ограничено
временем выполнения её самого
медленного компонента

Принцип локальности

Данные, используемые вместе,
должны храниться близко





Кэширование

Способ хранения данных как можно ближе к месту их использования

Особенности

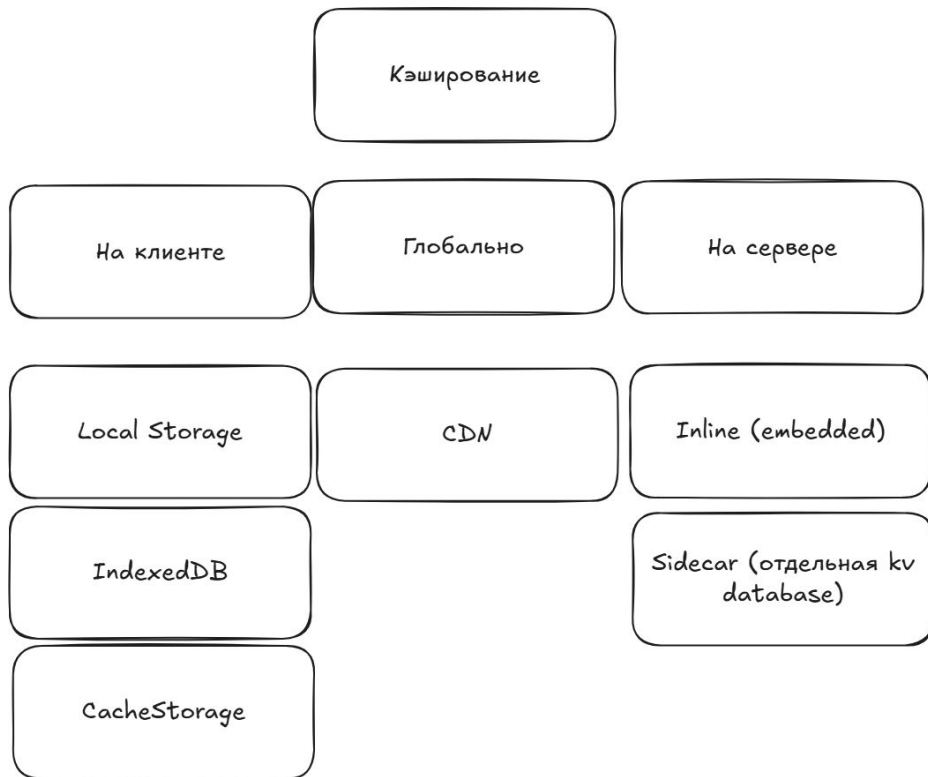
1. Если можно обойтись без кэширования, оно не нужно
2. Как правило, для этого используется быстросействующая память (RAM)
3. Более вероятно, что новые обращения будут происходить к недавним данным
4. Большая часть нагрузки приходится на малую часть запросов (принцип Парето 80 — 20)
5. Кэш представляет из себя базу типа ключ-значение
6. Каждая запись в кэше имеет TTL - “время жизни”, по истечении которого она удаляется

Примечание (помним про косты):

<https://azrael.digipen.edu/~mmead/www/Courses/CS180/ram-hd-ssd-prices.html>



Типы кэширования





Инвалидация кэша

Стоит всегда держать в голове

Рано или поздно данные в исходной БД изменятся и кэшированные данные придут в негодность

1. **Сквозная запись:** данные сразу записываются и в источник, и в кэш

Плюсы: гарантированная консистентность, минимизация потерь

Минусы: запись становится даже медленнее из-за двух операций

2. **Запись в обход:** данные записываются напрямую в источник

Плюсы: не нагружаем кэш записью невостребованных данных

Минусы: для недавних данных считывать нечего, идем в источник

3. **Реверсивная запись:** данные сначала записываются в кэш

Плюсы: низкие задержки и высокая пропускная способность на запись

Минусы: можно потерять недавние данные, не продублированные в источник



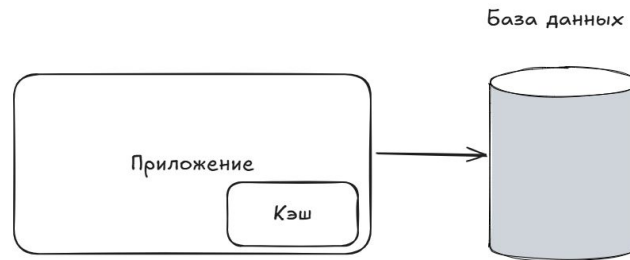
Вытеснение данных

1. First In First Out (FIFO): удаляем самые давние записи несмотря на их популярность
2. Last In First Out (LIFO): удаляем самые свежие записи несмотря на их популярность
3. Least Recently Used (LRU): удаляем записи, не использованные дольше всего
4. Most Recently Used (MRU): удаляем самые недавние из использованных записей
5. Least Frequently Used (LFU): ведем счет обращений, удаляем самые непопулярные
6. Random Replacement (RR): удаляем случайно выбранные записи

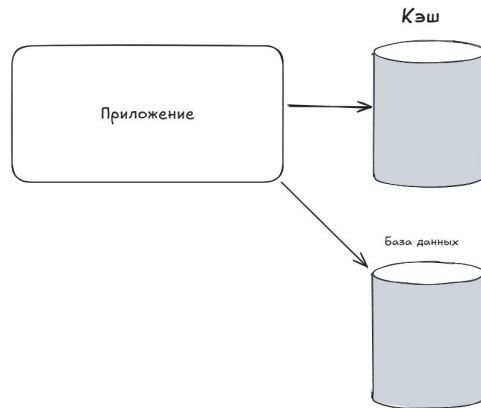


Inline/Sidecar

Inline:
В ОЗУ приложения



Sidecar:
Отдельная kv-база данных



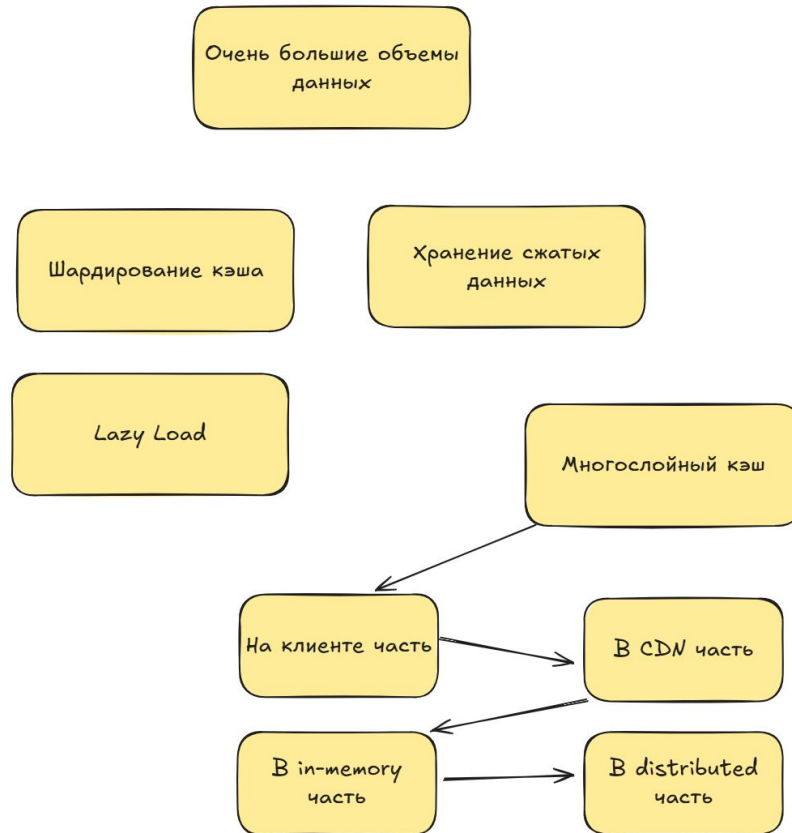


Кэширование: целесообразность

Да	Возможно	Нет
Частые чтения, редкие записи	Частые чтения, частые записи	Редкие чтения, частые записи
Горячие данные (Паретто)	Очень большие объемы данных	Данные не могут быть неактуальными
Статика		Мало RPS
Результаты трудоемких вычислений		



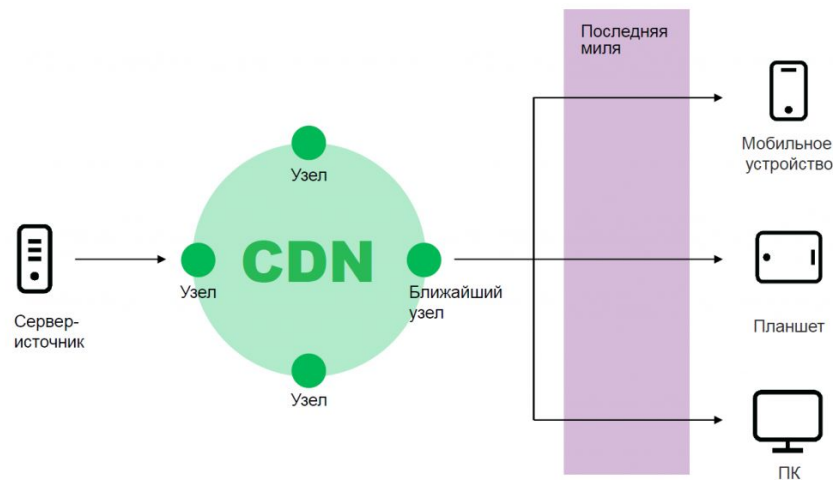
Кэширование: целесообразность



Глобальная сеть серверов,
кэширующих статический контент
ближе к пользователям для ускорения
загрузки

Как работает?

1. Пользователь запрашивает контент.
2. CDN перенаправляет запрос на ближайший сервер (edge-узел).
3. Если контент есть в кэше — отдаётся мгновенно, если нет — загружается с origin-сервера и кэшируется.



Пример: Cloudflare



Индексирование БД

Цель

Ускоряет поиск нужных записей в таблице

Механизм

Ищет нужные записи на основе значений ключа в индексе

Плюсы

1. Увеличение скорости поиска записей по ключу в индексе ($O(N) \rightarrow O(\log N)$)
2. Применяем, когда поиск по многочисленным или распределенным записям в БД становится bottleneck

Минусы

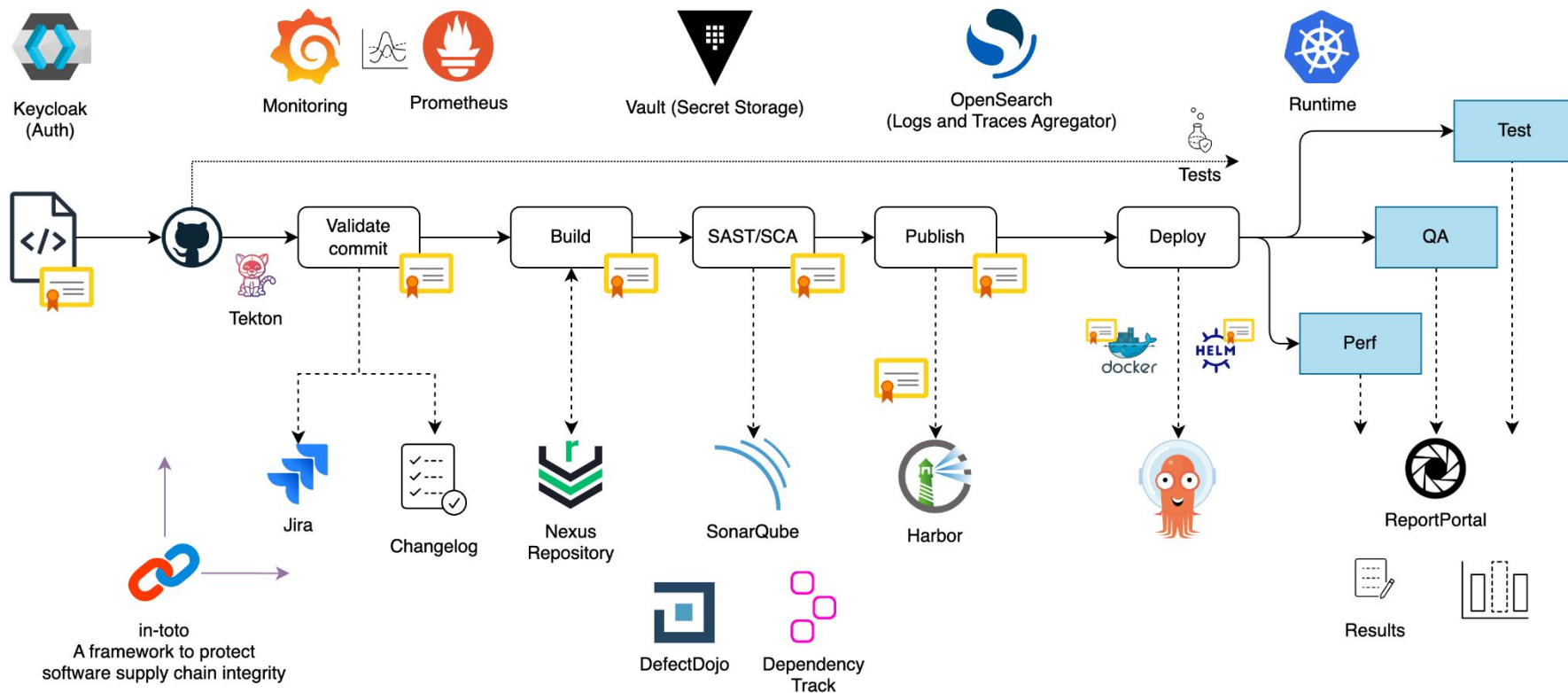
1. При обновлении данных нужно обновить не только их, но и записи в индексе.
2. Не применяем, если операций на запись значительно больше операций на чтение

Что почитать

1. LSTМ-деревья
2. B-tree
3. Gist
4. Полнотекстовый индекс

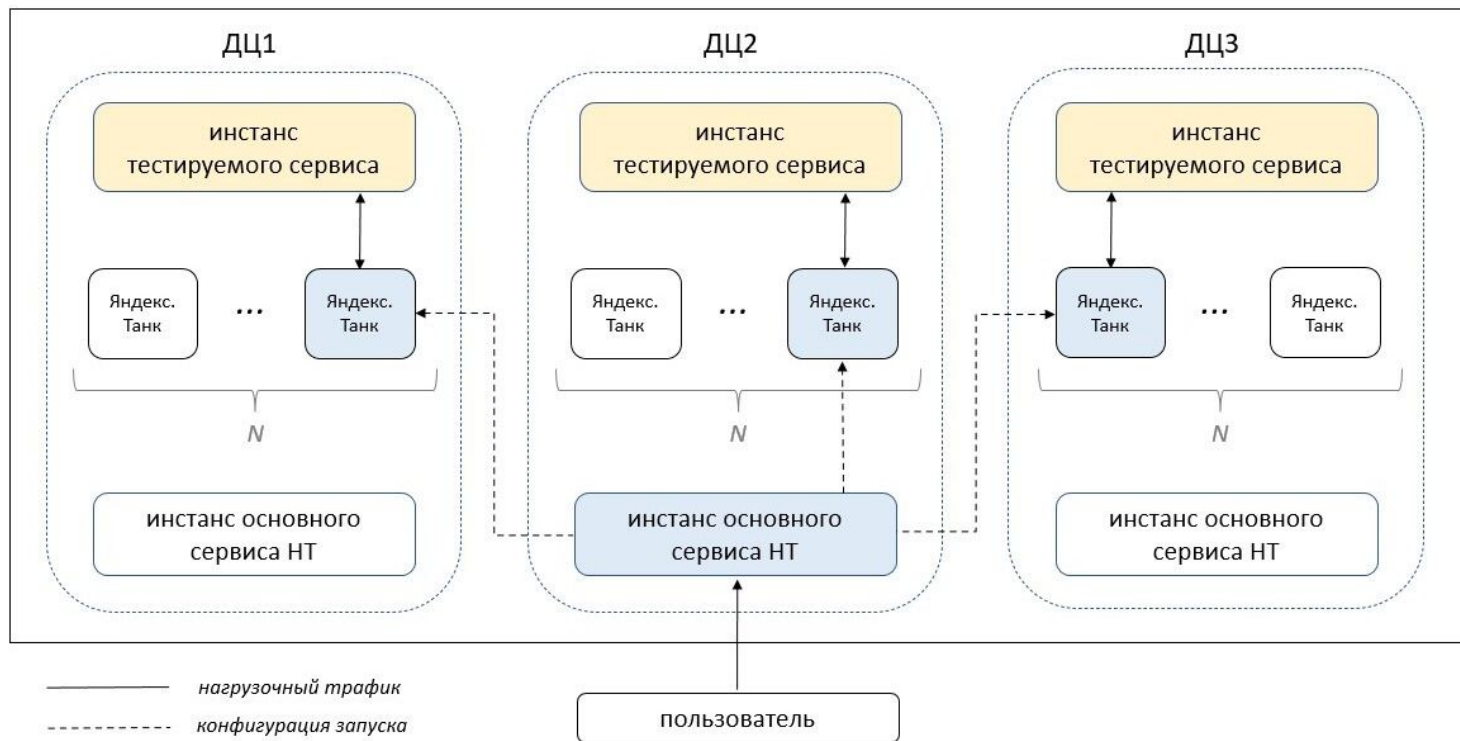


CI/CD



МультиЦОД

Kubernetes

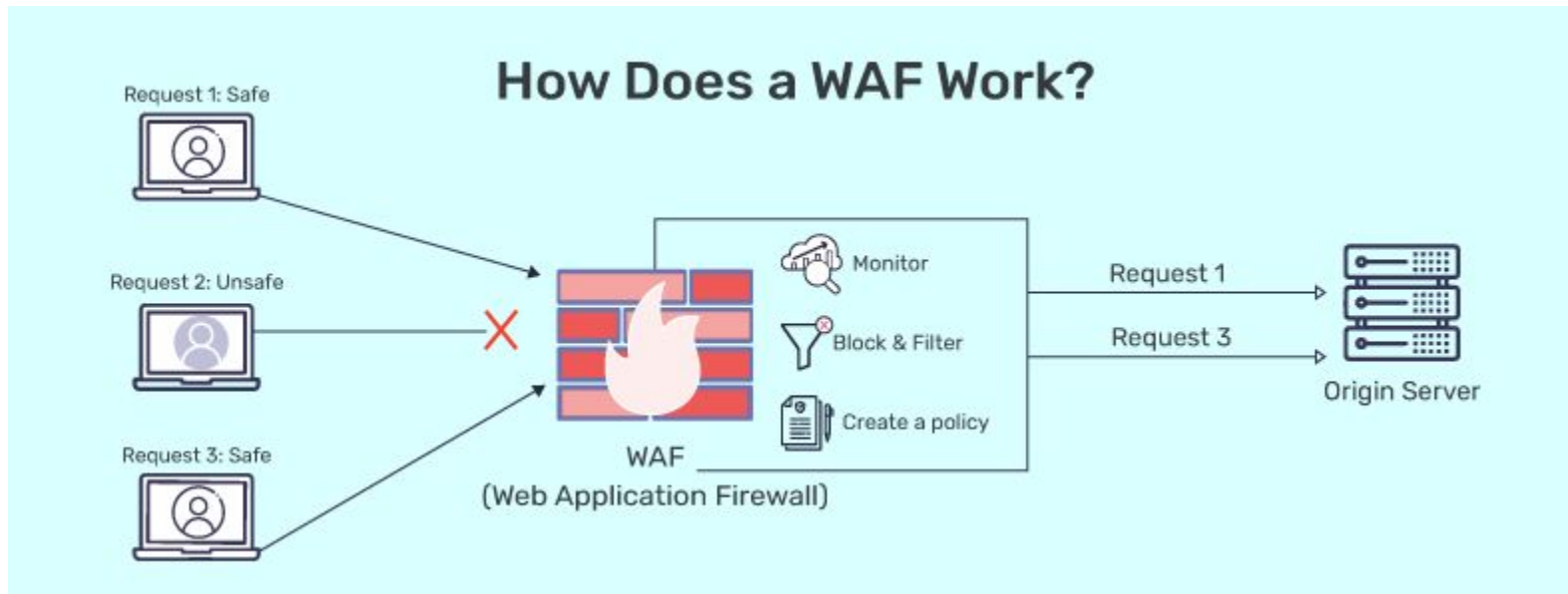




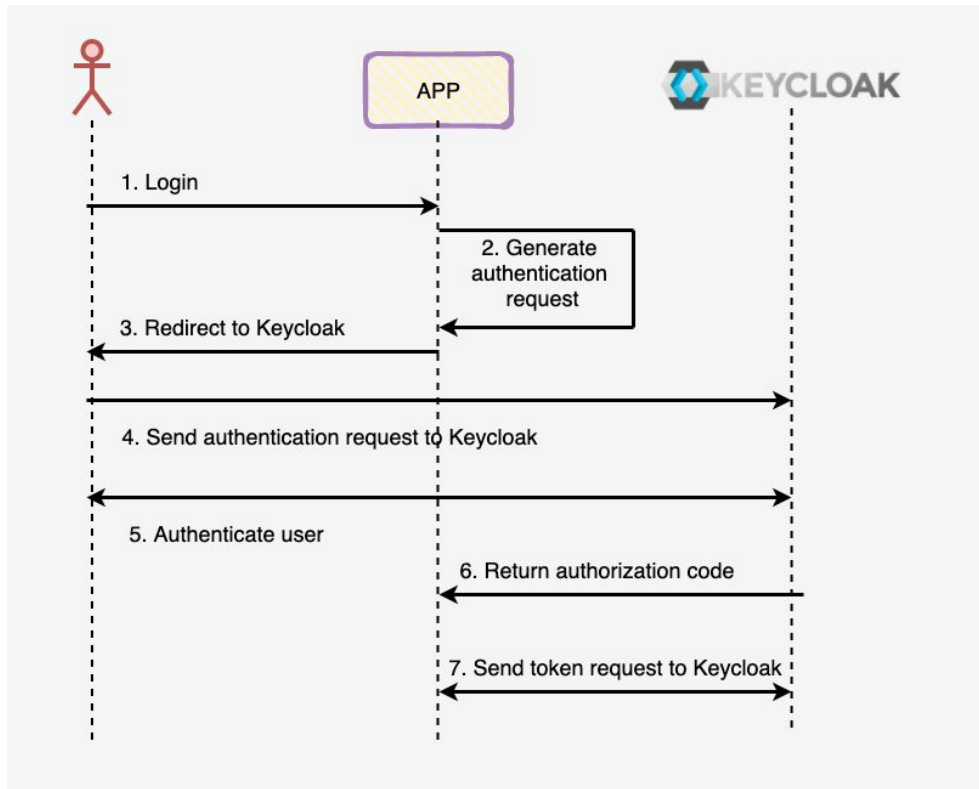
Безопасность

1. WAF
2. IdP
3. Firewall
4. Anti-DDoS
5. Quality Gates
 - a. SAST
 - b. DAST
6. Хранилище секретов

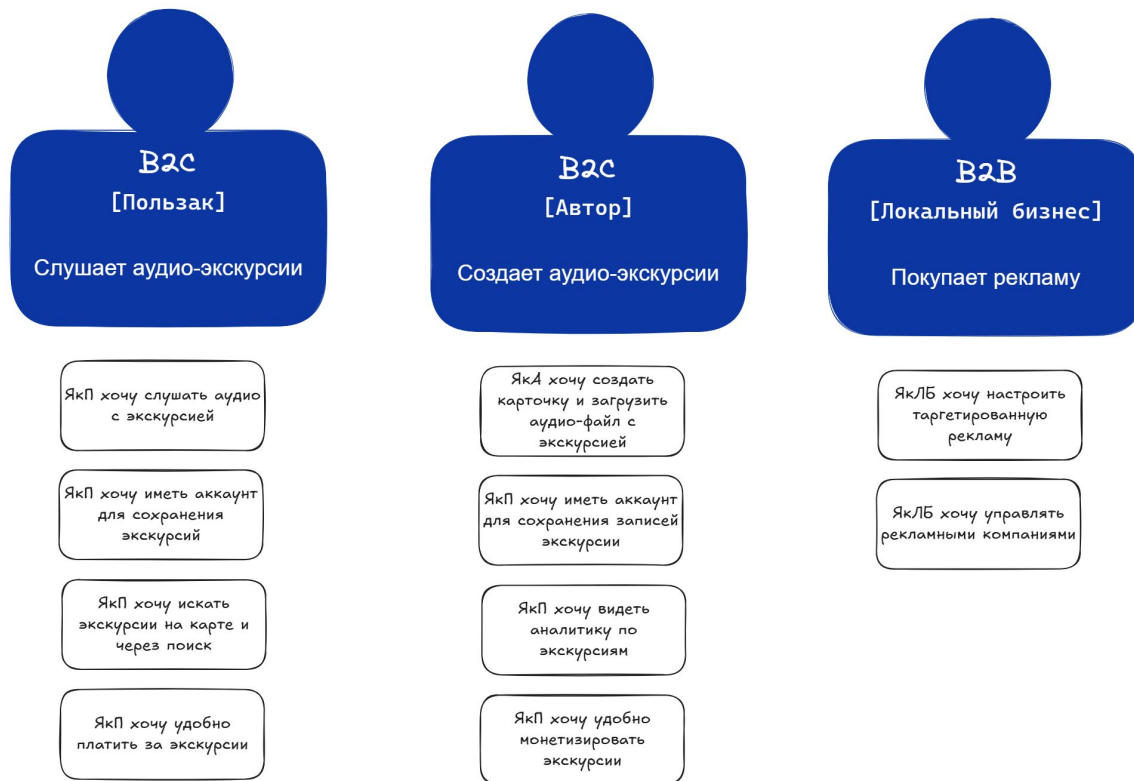
WAF



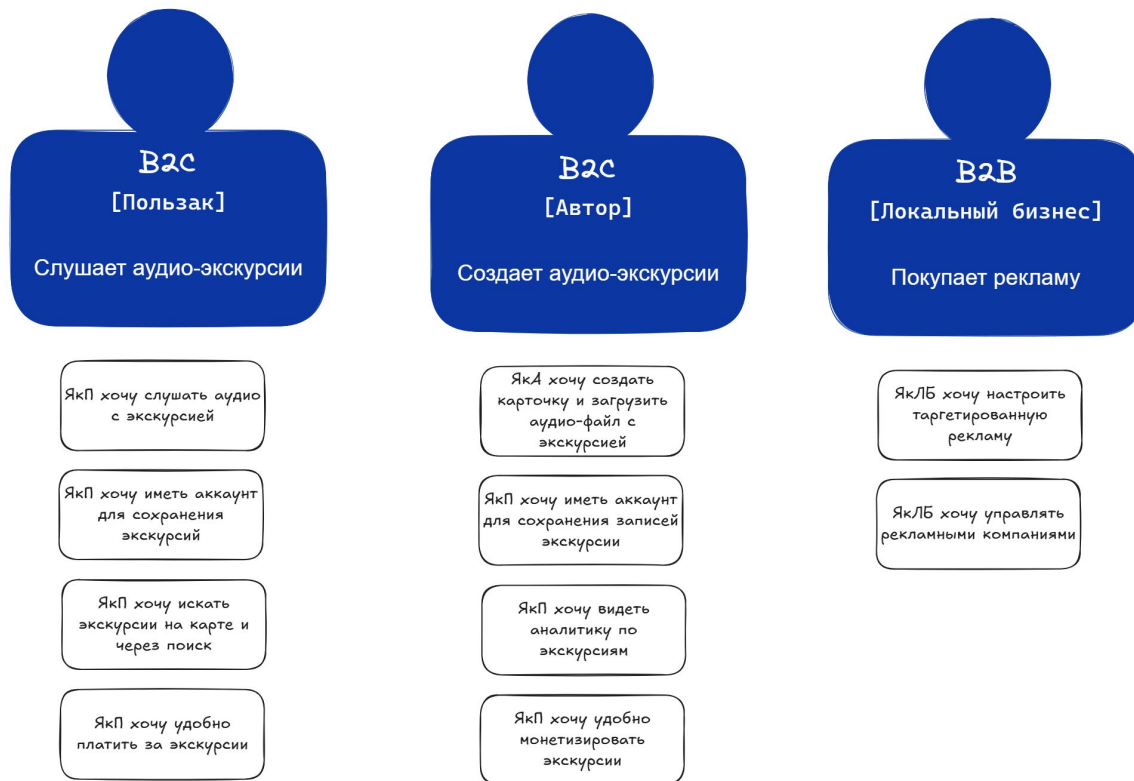
Identity Provider



Система X-cursion



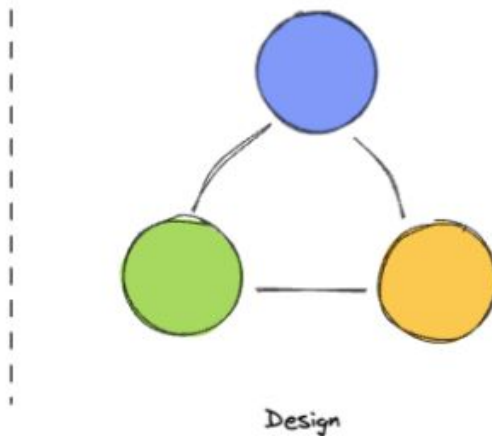
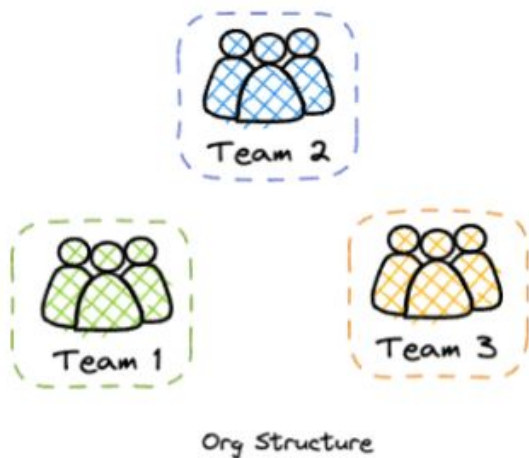
MVP



Закон Конвея

Формулировка

Организации проектируют системы, которые **копируют** структуру коммуникаций в этой организации





Домашка №4

Дополнительные компоненты

Доделать High Level Design, добавив в систему дополнительные компоненты и обосновав их целесообразность



System Design Document

SDD (System Design Document)

1. Вышлю шаблон
2. Сделать документ
3. Выложить на Github



НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ
УНИВЕРСИТЕТ