

# Распределенная архитектура

#### **Space-Based Architecture Style**

#### Андрей Гордиенков

Solution Architect ABAX

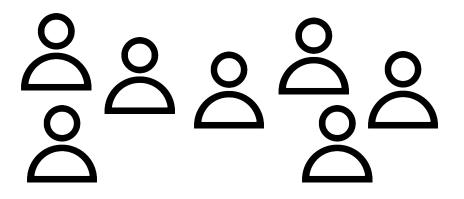
### В прошлом видео

• Рассмотрели архитектурный стиль Service-Oriented, применимость, основные сложности.

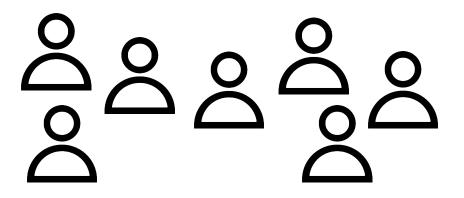
### В этом видео

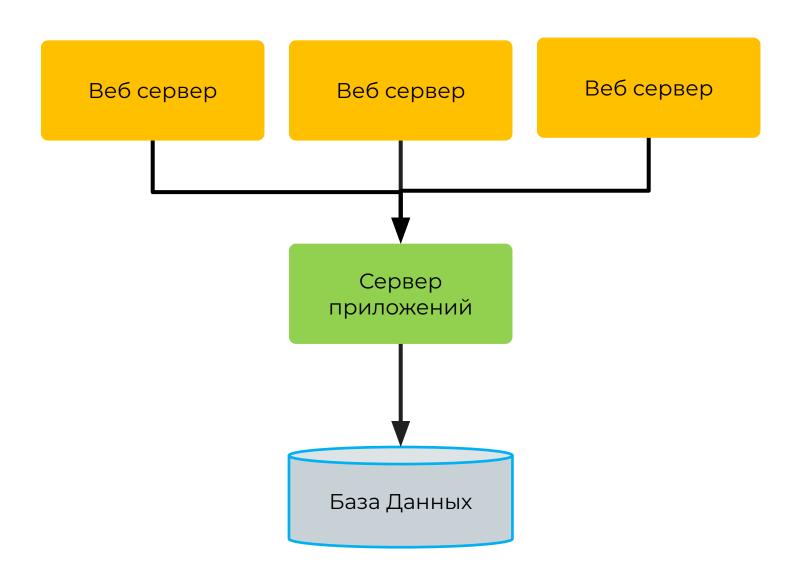
- Что такое Spaced-Based Architecture
- Понятия и принципы
- Отличительные черты

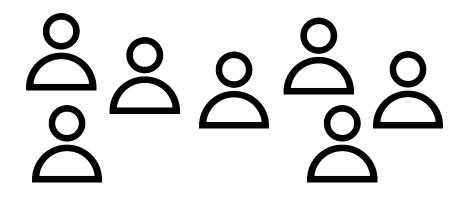


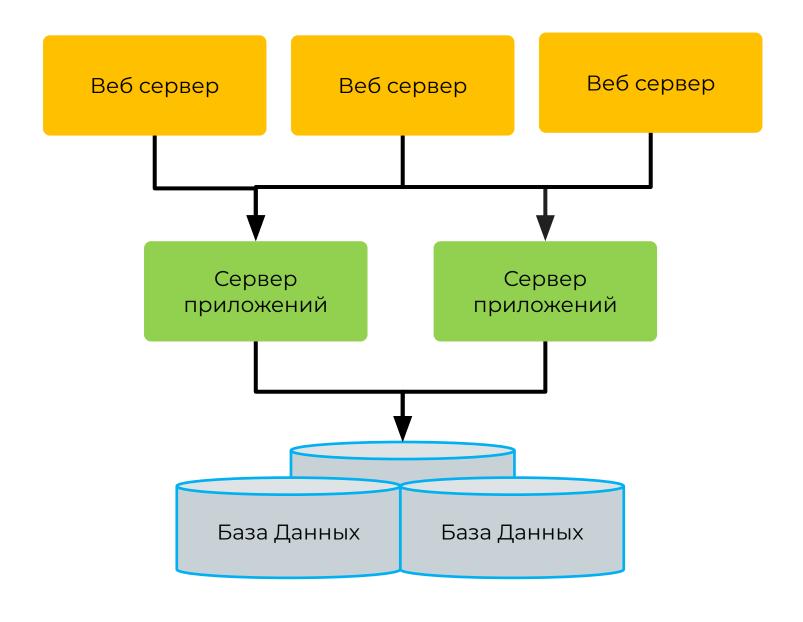


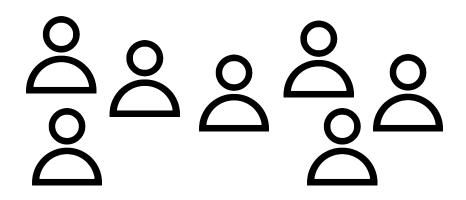


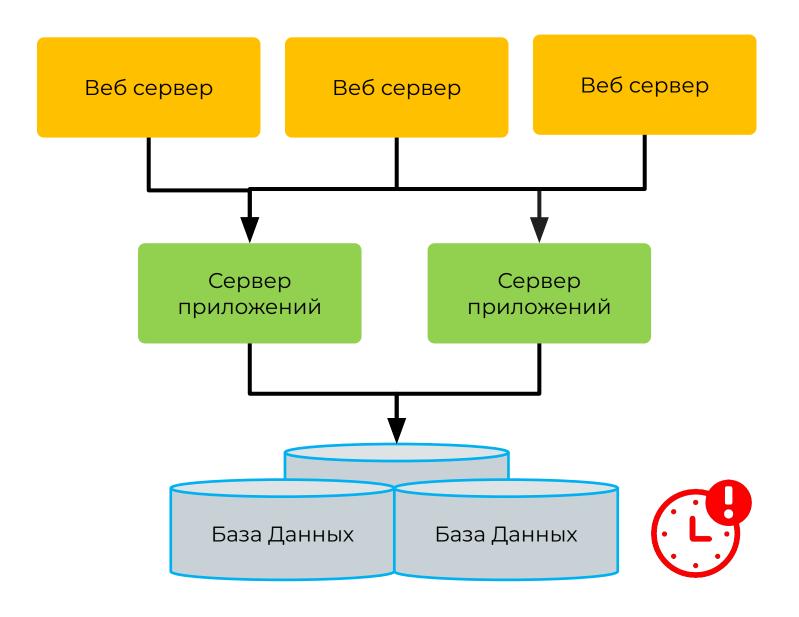










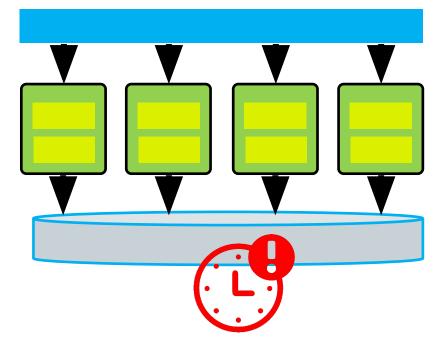


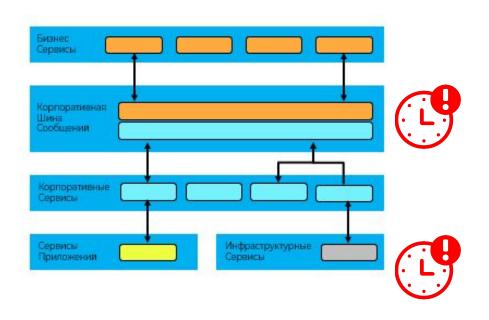
## Сложности сохраняются

Service-Based Architecture

Service-Dased Architecture

Service-Oriented Architecture

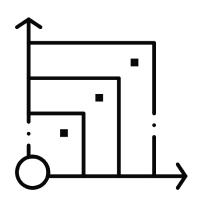


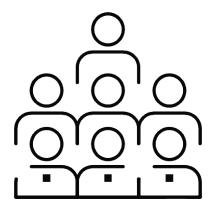


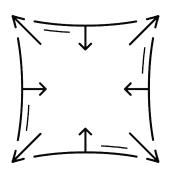
Дорогая синхронизация данных

## Решаемые проблемы

- Экстремальная и переменная масштабируемость любых объемов
- Высокая, непредсказуемая, одновременная пользовательская нагрузка
- Эластичность

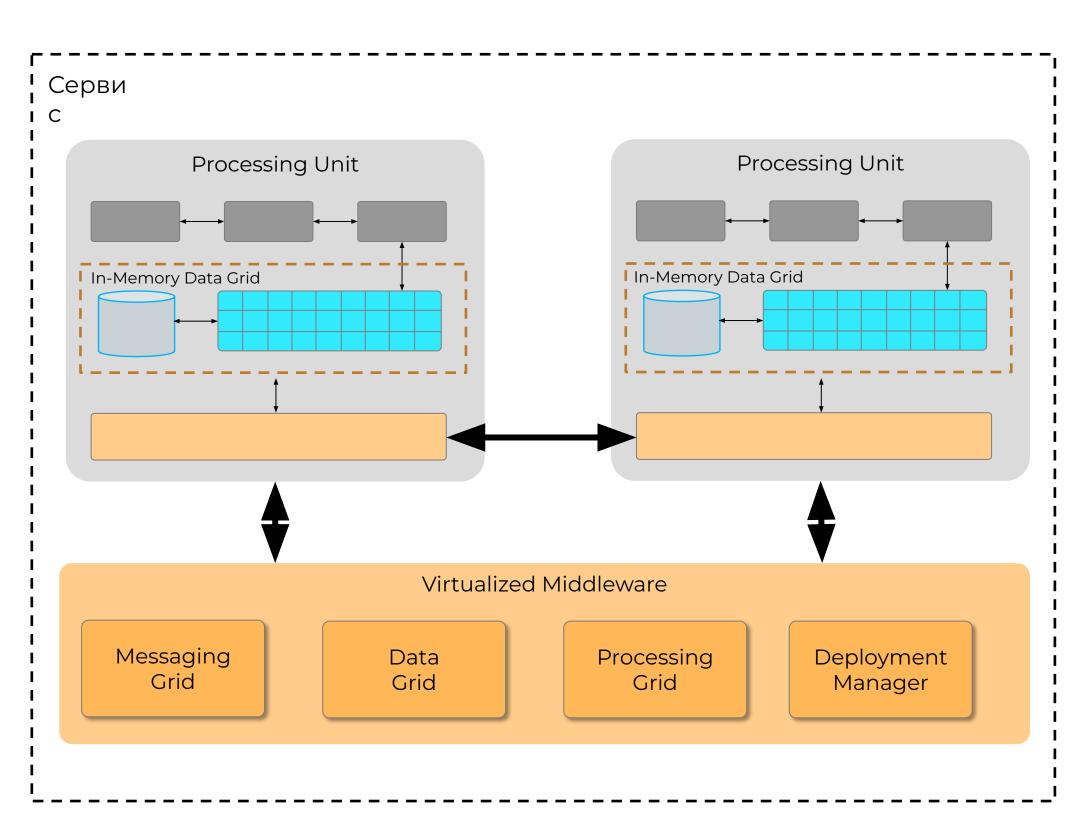




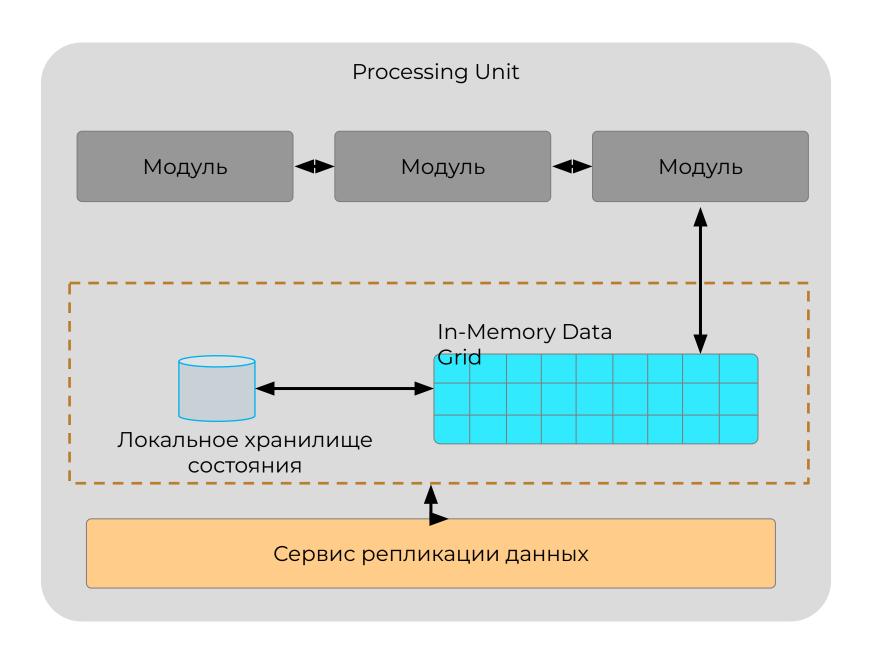




#### Топология

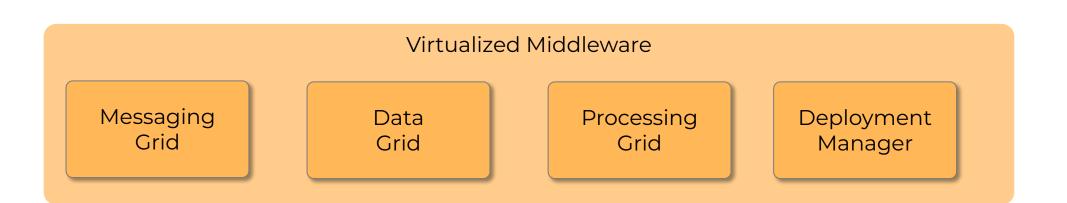


## **Processing Unit**

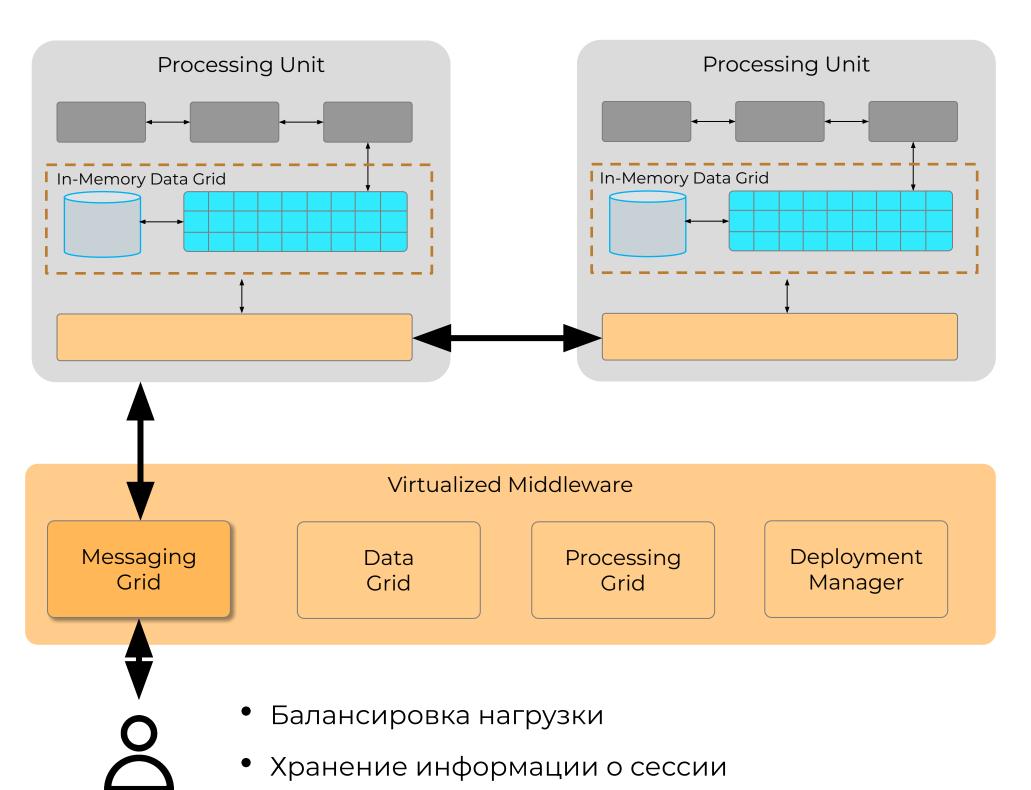




# Обслуживающий слой

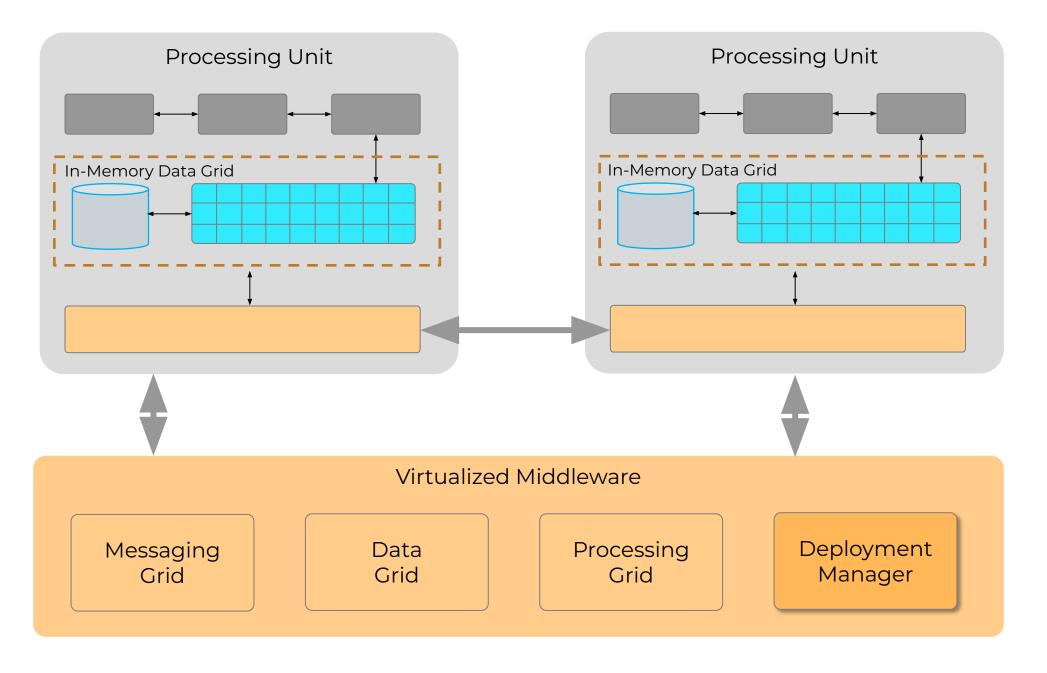


## Messaging Grid



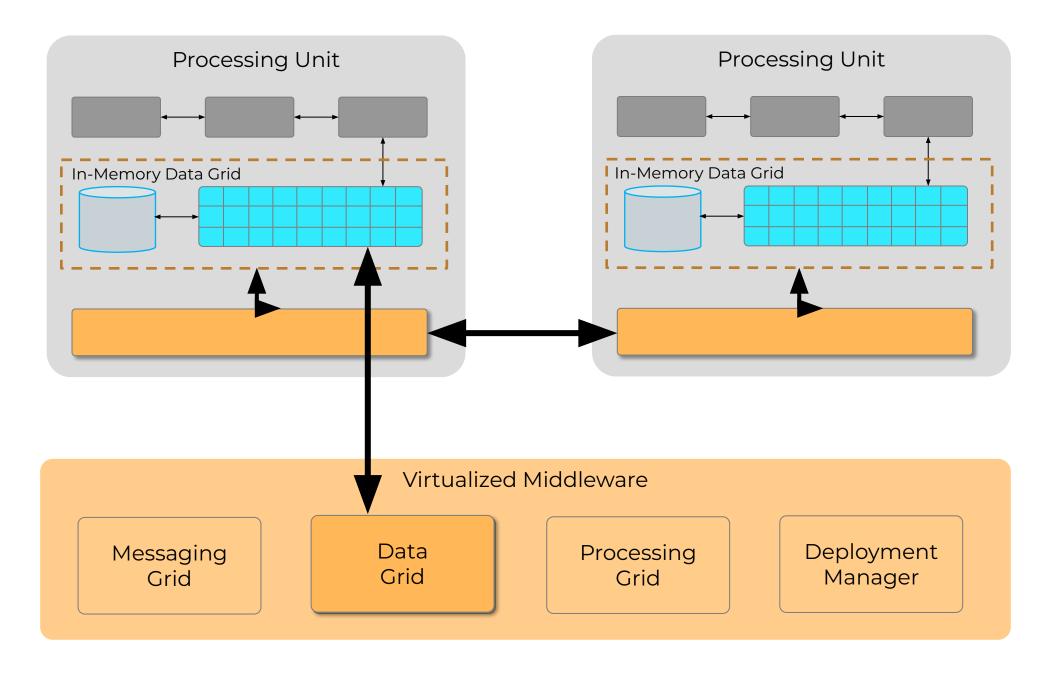


## Deployment Manager



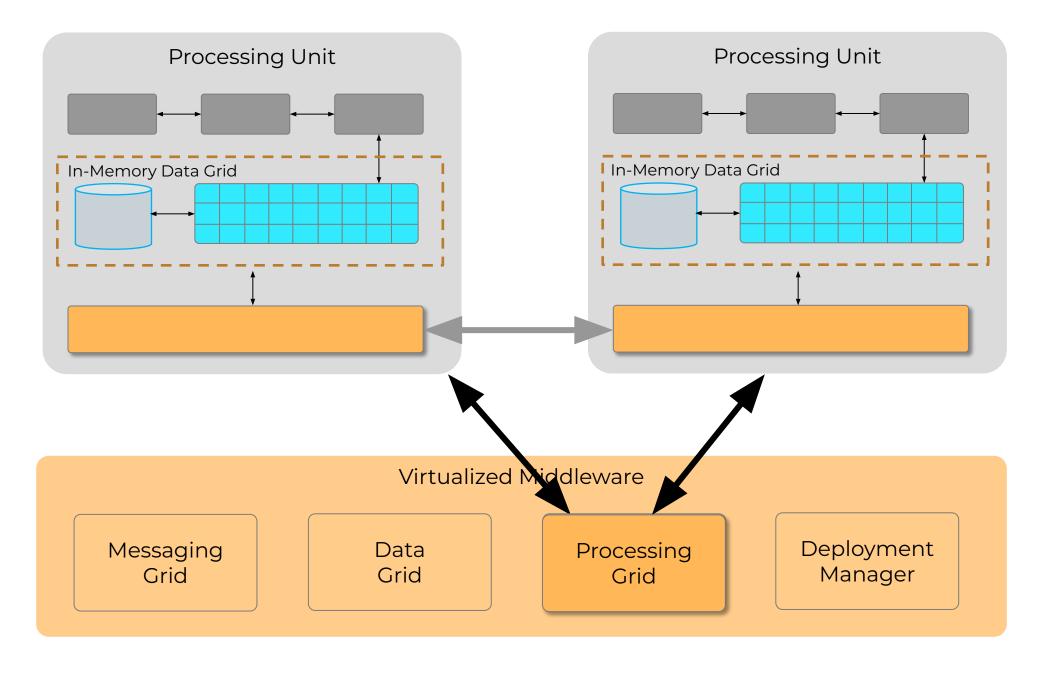
• Управление количеством юнитов в зависимости от нагрузки

### **Data Grid**



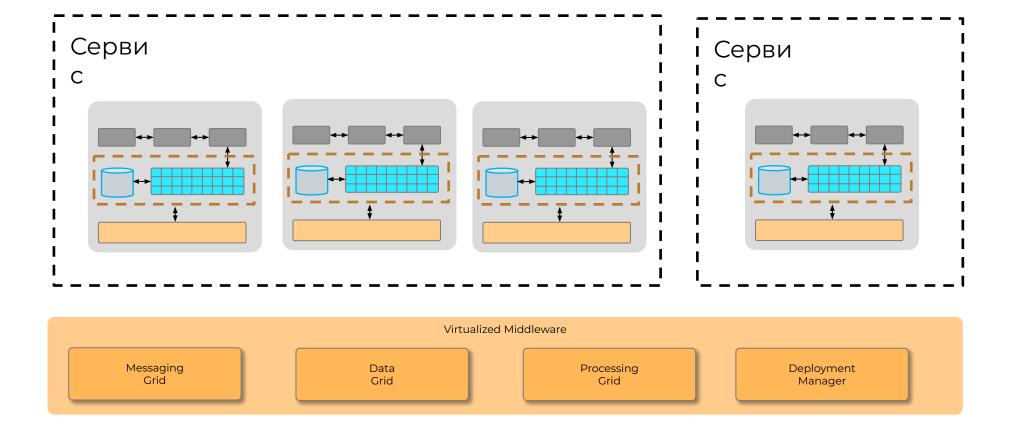
• Быстрая репликация данных

## **Processing Grid**

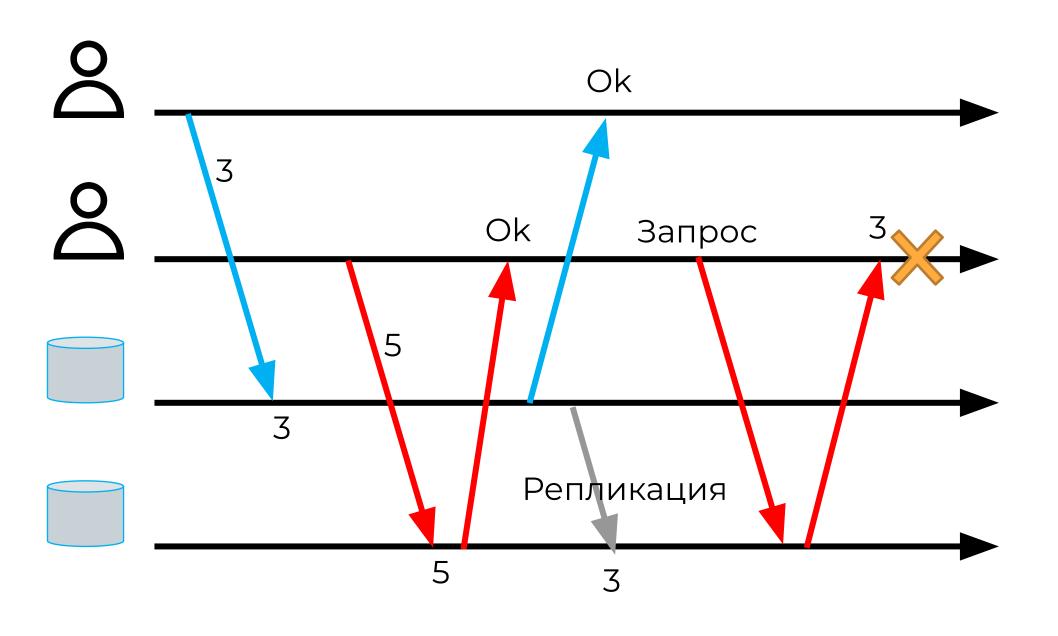


• Медиатор запросов, если необходимо

## Process Unit и сервисы



## Коллизии репликации



## Реплицированный кэш

Компенсационные меры разрешения конфликтных ситуаций, используемые в некоторых реализациях IMDG (In Memory Data Grid):

- обогащение данных доп. информацией:
  - 1. временной меткой (timestamp);
  - 2. вектором версий (version vector);
- хранение данных в виде цепочки событий (создания и обновления).

## Реплицированный кэш

частота коллизий ≈ 
$$IN * \frac{UR^2}{CS} * RL$$

где:

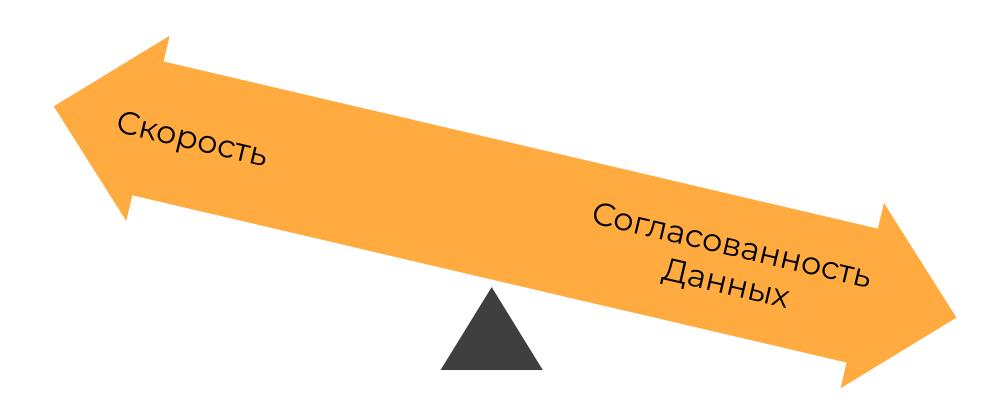
- *IN* (instance number) количество экземпляров сервиса, использующих одноименный cache;
- *UR* (update rate) частота обновления данных (т.е. показатель того, насколько часто меняются данные);
- *CS* (cache size) размер cache, т.е. строк (или <key, value> пар) данных, присутствующих в локальном экземпляре cache;
- RL (replication latency) задержка репликации.

## Пример расчета

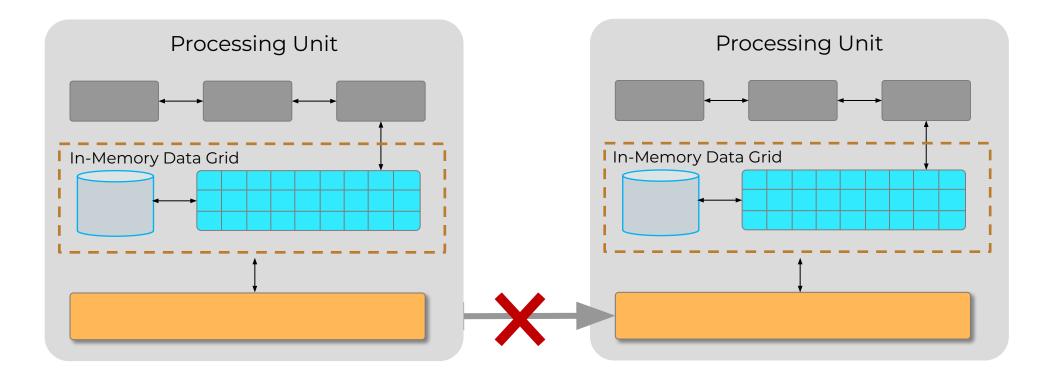
| Скорость обновлений | 20 в секунду |
|---------------------|--------------|
| Количество юнитов   | 5            |
| Размер кэша         | 50 000 строк |
| Задержка репликации | 100 мс       |

| Обновления       | 72 000 в час |
|------------------|--------------|
| Частота коллизий | 14,4 в час   |
| Процент          | 0,02%        |

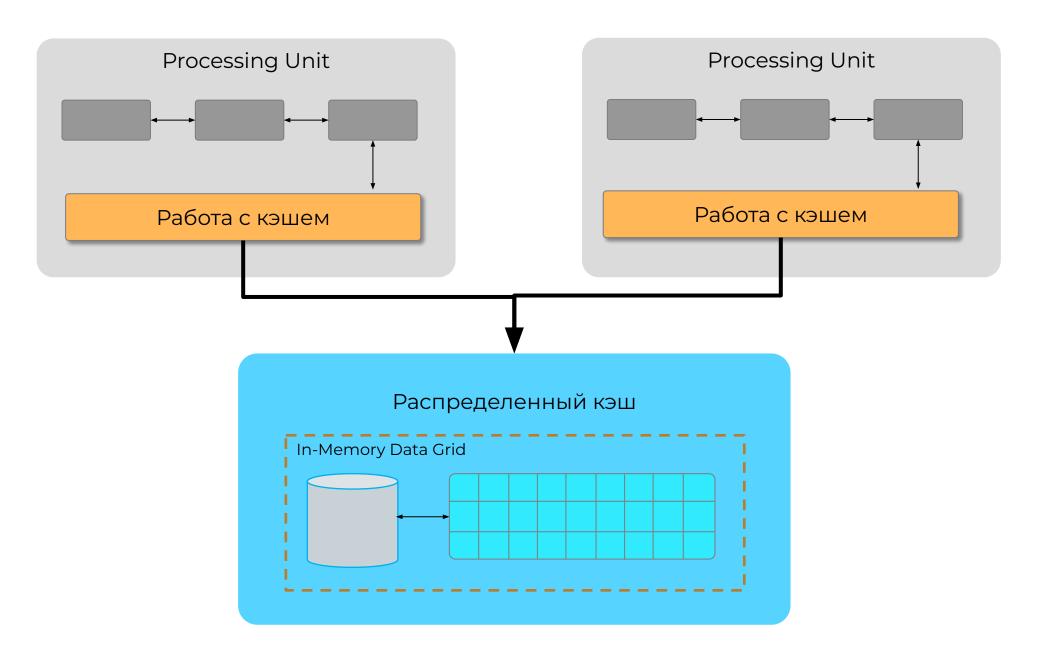
# Реплицированный кэш



# Распределенный кэш



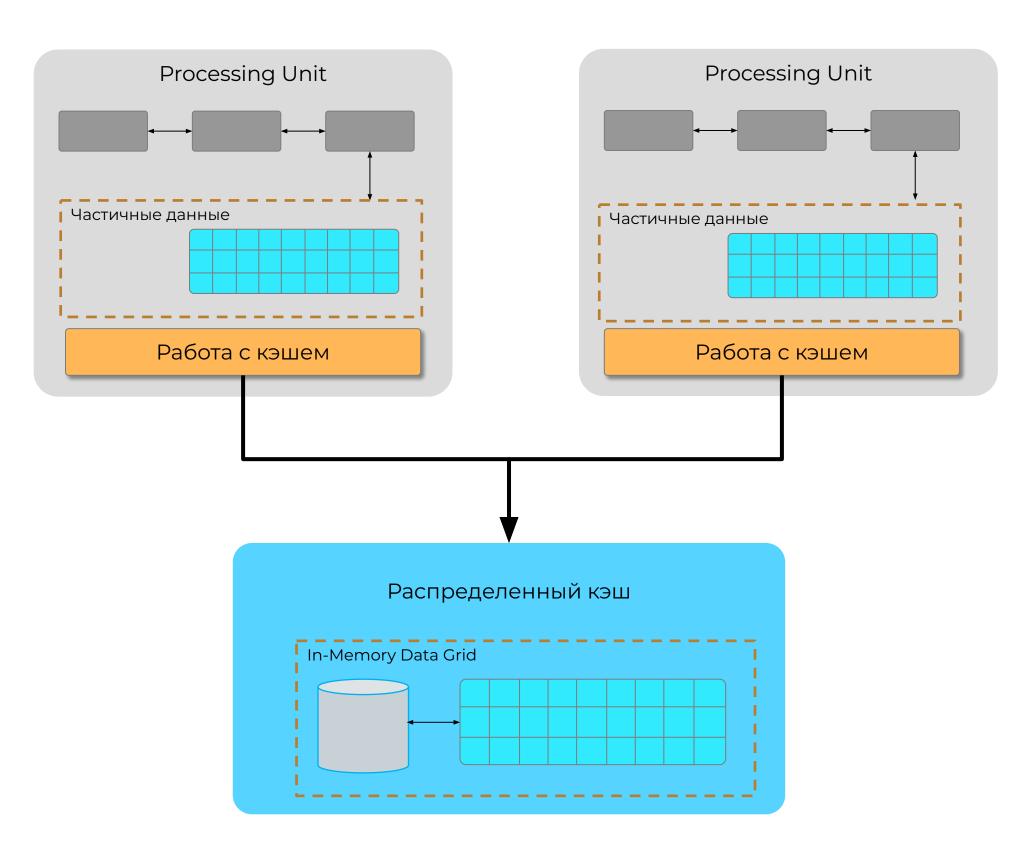
# Распределенный кэш



### Сравнение подходов

| Критерий                     | Replicated Cache                                 | Distributed Cache                      |
|------------------------------|--|--|
| Оптимизация                  | Производительность                               | Консистентность                        |
| Размер cache                 | Относительно<br>небольшой<br>(в идеале < 100 МБ) | Любой                                  |
| Тип данных                   | Относительно<br>статичные данные                 | Часто изменяемые данные                |
| Частота обновлений<br>данных | Низкая частота<br>(относительно редко)           | Высокая частота<br>(частые обновления) |
| Отказоустойчивость           | Высокая  | Низкая                                 |

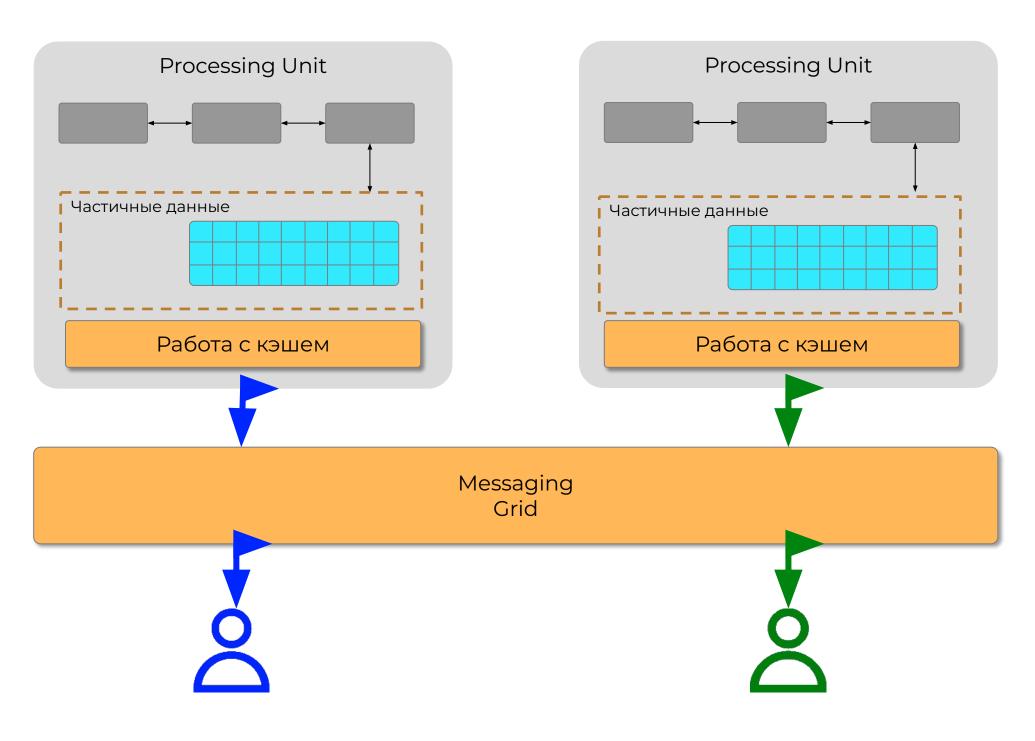
### **Near Cache**



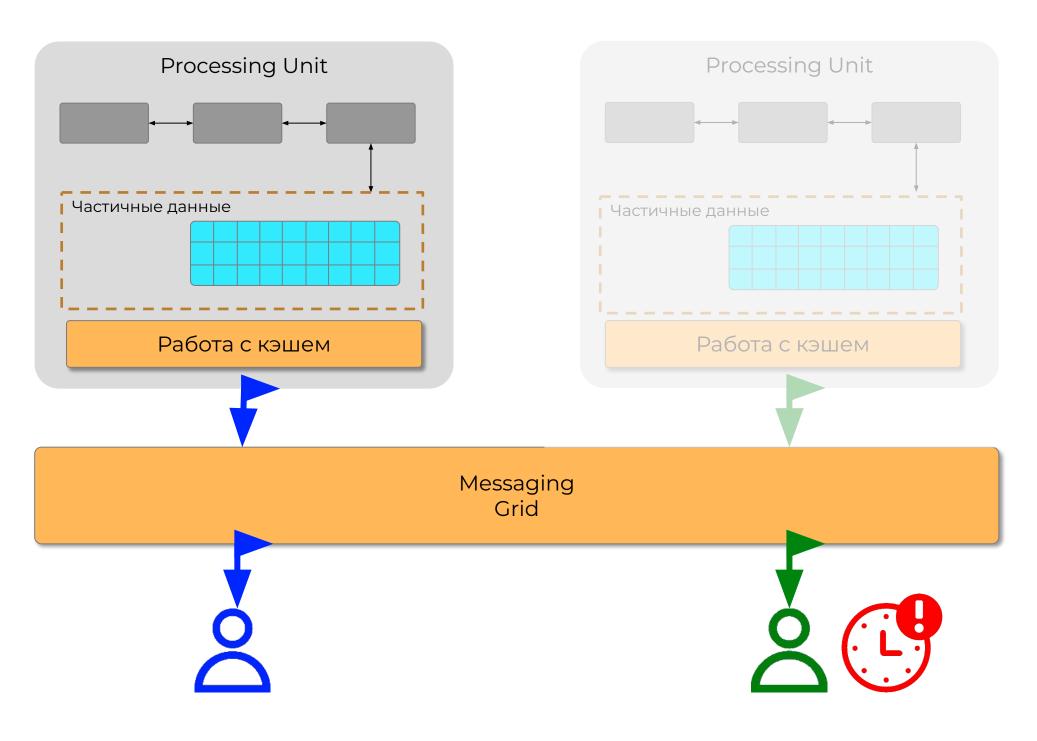
## Стратегии управления

- MRU most recently used последний использованный
- MFU most frequently used часто используемый
- RR Random replacement произвольное удаление

## Near Cache: проблемы



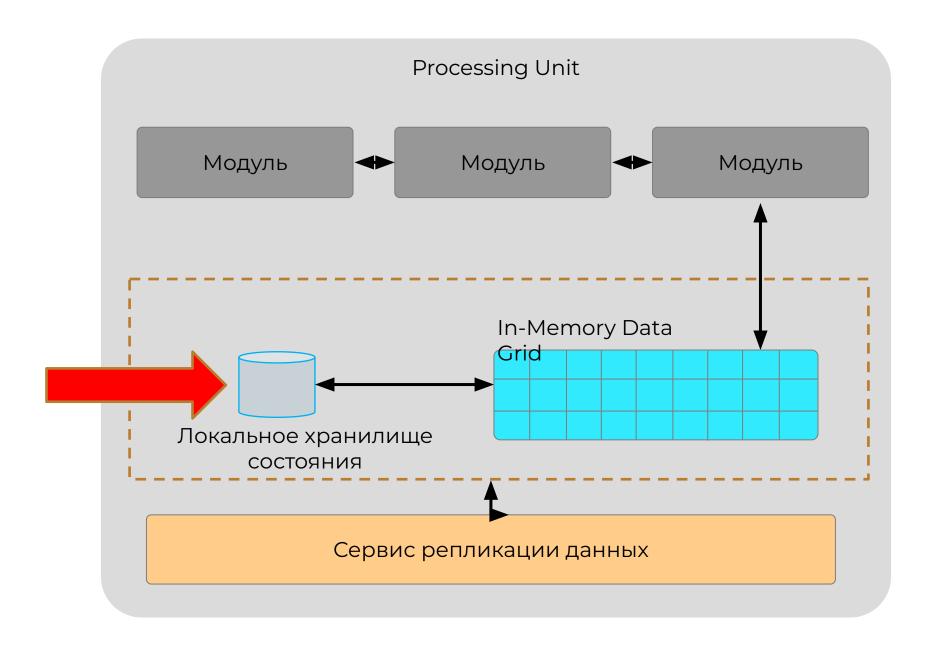
## Near Cache: проблемы



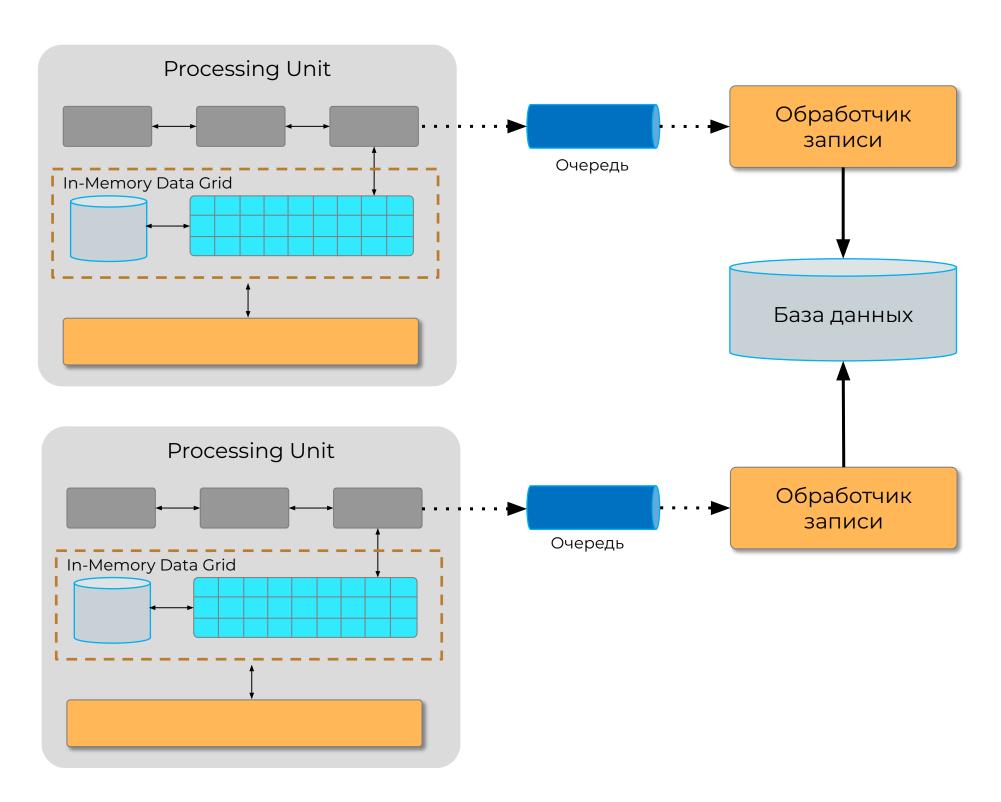
#### Работа архитектора заключается в обнаружении и разрешении компромиссов

## Как устроен слой данных?

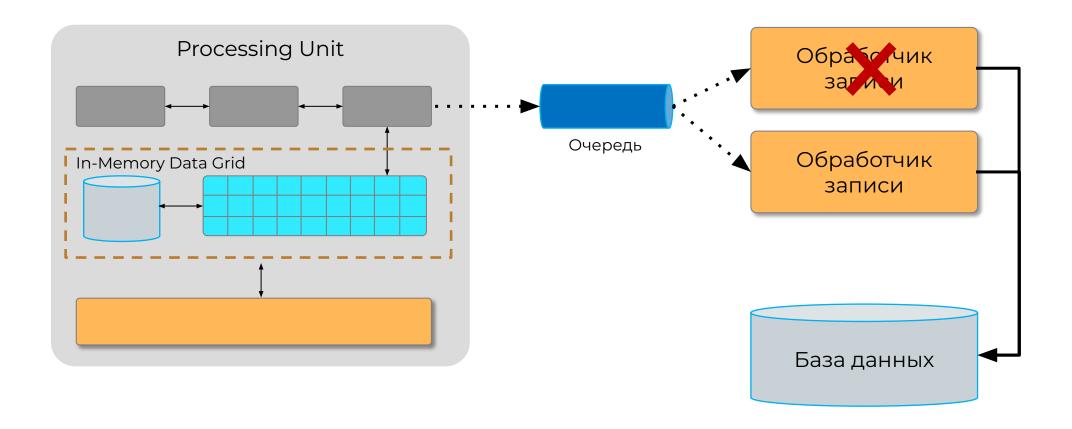
## Коробочное решение



### Запись данных



### Запись данных



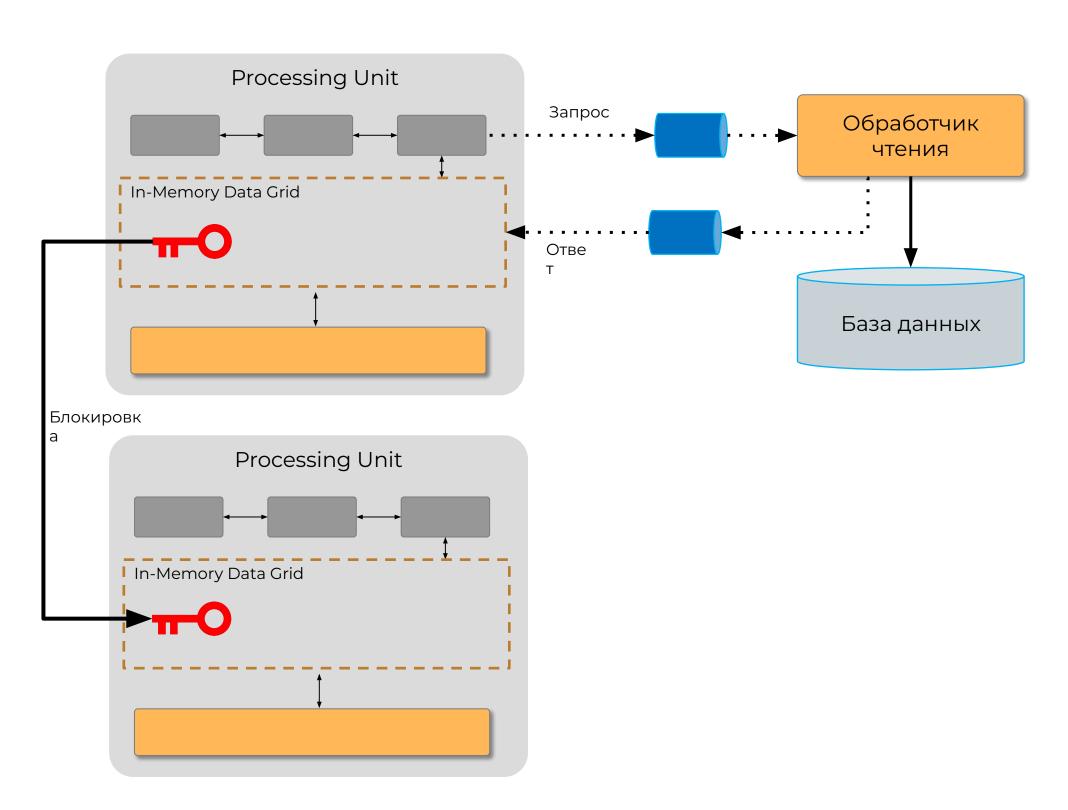
Не стоит создавать дополнительные экземпляры обработчиков записи. Лучше переработать гранулярность сообщений.

### Чтение данных

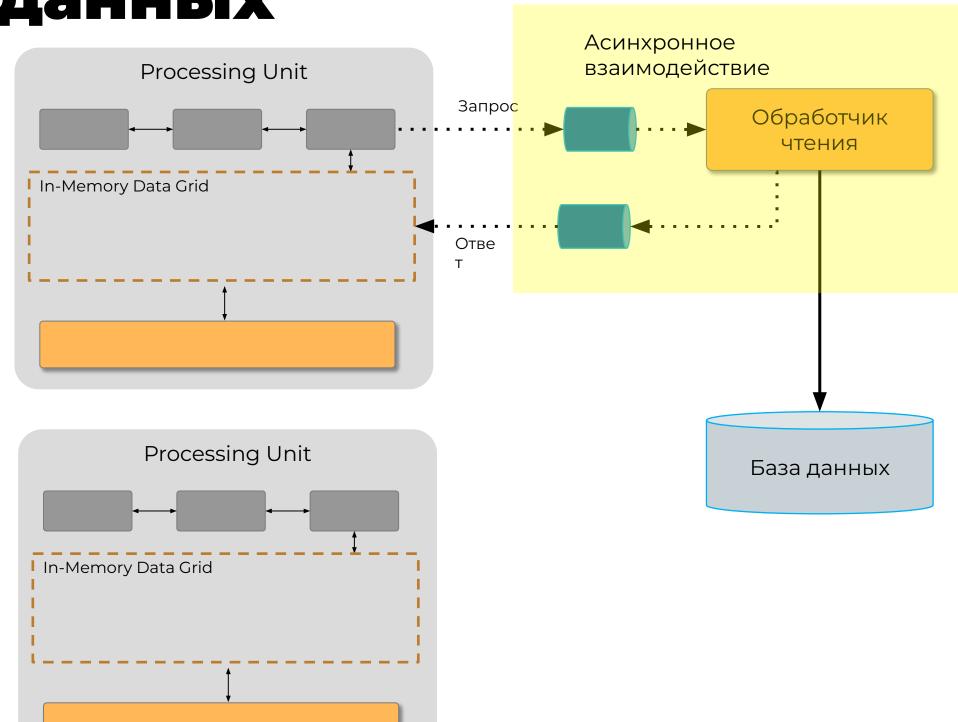
Происходит только когда:

- отказал сервис
- обновляется сервиса
- получение архивных данных не представленных в реплицированном кэше

### Чтение данных



Обновление структуры данных



### Выводы

#### Плюсы:

- Высокая автоматическая степень масштабируемости
- Высокий уровень отказоустойчивости

#### Минусы:

- Низкая согласованность данных
- Высокая стоимость работ по обеспечению интеграции
- Стоимость специализированного ПО
- Дополнительные требования к грануляции данных

#### Самое важное

Использовать только когда нужна скорость обработки данных и быстрый ответ на рост нагрузки, а все остальные возможности исчерпаны

### Что дальше?

- Архитектурный стиль Event-Driven
- Почему CQRS и Event Sourcing не обязательны для его реализации