

на запуск грейнов. Если вызов должен прийти на тот же самый сервер — среда выполнения это оптимизирует и вызов будет локальным.

Пользой виртуальных актеров в том, что это структура очень легко масштабируется в облаках: хранилища проверяют доступность друг друга и определяют, когда кто-то недоступен, перераспределяют зерна недоступного хранилища между собой. Кластер будет доступен и выполнять свои функции, пока есть хотя бы одно активное хранилище, и при подключении новых участников кластера — они получают свой диапазон грейнов и начнут активно обрабатывать запросы.

Также среда выполнения дает гарантии что при выполнении метода в зерне, никакой другой вызов на тоже самое зерно не придет, то есть среда выполнения гарантирует однопоточное выполнение кода, в рамках одного зерна.

Микросервисная архитектура — вариант сервис-ориентированной архитектуры программного обеспечения, ориентированный на взаимодействие небольших, насколько это возможно, слабо связанных и легко изменяемых модулей — микросервисов. Философия микросервисов гласит, что каждый сервис должен «делать что-то одно, и делать это хорошо» и взаимодействовать с другими сервисами простыми средствами [3]. Основные характеристики микросервисной архитектуры определяются принципами слабой связи между сервисами и высокой связанностью внутри сервиса. Приложение с микросервисной архитектурой отличается четкой структурой сервисов, которые представляют часть функционала приложения.

Философия микросервисной архитектуры ложится на модель структуры Orleans, где зерна выступают в роли сервисов, реализующих узкую часть бизнес логики приложения, которая изолирована в рамках зерна. Коммуникация между зернами-сервисам реализована на уровне среды выполнения Orleans, посредством интерфейсов реализованных зернами.

Однако Orleans не позволяет в полной степени реализовать все возможности микросервисной архитектуры. В первую очередь, разработку приложения не получится легко разделить между несколькими командами разработчиков, поскольку все сервисы описываются в одном проекте. Также одним из плюсов микросервисной архитектуры, который невозможно реализовать с Orleans, является использование различных языков программирования и технологий, подходящих под конкретные задачи. Еще к минусам реализации микросервисной архитектуры с помощью Orleans можно отнести отсутствие возможности развертывания и обновления только части сервисов, поскольку необходимо разворачивать хранилища целиком со всеми зернами.

Однако микросервисная архитектура с использованием Orleans будет очень полезна для начального этапа разработки микросервисного приложения, поскольку сразу позволяет разбивать логику приложения между зернами, которые в дальнейшем могут стать настоящими сервисами. Также нет необходимости в дополнительных трудозатратах на масштабирование приложения и настройки коммуникации между сервисами, поскольку среда выполнения реализует все эти функции самостоятельно. Данные трудозатраты являются основными причинами отказа от микросервисной архитектуры на начальном этапе разработки, однако Orleans позволяет уменьшить издержки.

**Список использованных источников:**

1. Microsoft Orleans | Microsoft Orleans Documentation [Электронный ресурс]. – Электронные данные. – Режим доступа <https://dotnet.github.io/orleans>
2. Getting Started with Microsoft Orleans [Электронный ресурс]. – Электронные данные. – Режим доступа <https://medium.com/@kritner/getting-started-with-microsoft-orleans-882cdac4307f>
3. Wagner, .NET Microservices: Architecture for Containerized .NET Applications / Bill Wagner, Cesar de la Torre, Mike Rousos – Redmond, Washington, 2018.

## **СТРУКТУРЫ ДАННЫХ ДЛЯ РАБОТЫ СО СДЕЛКАМИ НА БИРЖЕ**

*Митьковец А.А.*

*Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники  
г. Минск, Республика Беларусь*

*Поттосин Ю.В. – к.ф.-м.н., доцент*

В статье обсуждается применение классических структур данных, позволяющих работать с потоком данных с биржи. Дается структура данных для ведения книги сделок на основе связанного списка и хэш-таблицы. Обсуждается проведение сделок в контексте асинхронного программирования, даются рекомендации по использованию futures и promises.

Общение с биржей всегда строится по модели «клиент-сервер». Биржа представляет собой (готовый) сервер, который предоставляет API клиентам. В случае с конвенциональными биржами речь

может идти об интеграции с MetaTrader. Криптовбиржи чаще предоставляют REST API для выполнения активных действий и WebSocket API для наблюдения за состоянием биржи. Для общности, будем считать, что абстрактная биржа предоставляет абстрактный синхронный и асинхронный канал для коммуникаций.

Для успешной торговли необходимо моделировать на клиенте состояние биржи – по большей части на основе данных из асинхронного канала. Для того, чтобы успешно оставлять сделки, на клиенте необходимо моделировать существующие списки сделок (order book) – в сторону продажи и покупки для каждого используемого инструмента. Такие списки формируются на основе исходной копии списка и дальнейших асинхронных частичных обновлений. Каждая сделка состоит из цены, объема и направления (покупка или продажа).

С теоретической стороны к идеальному списку предъявляются следующие требования:

- 1) чтение первых двух-трех вершин за  $O(1)$ ;
- 2) список всегда отсортирован по ценам;
- 3) при адресации по цене – вставка, чтение и удаление за  $O(1)$ .

Простой структурой данных, которая похожа по требованиям, является order-statistic tree [1] – аугментированное красно-черное дерево, которое поддерживает выборку  $i$ -го крайнего значения за  $O(\log n)$  в придачу к остальным обыкновенным операциям над деревом тоже за  $O(\log n)$ .

У списков сделок есть своя специфика – во-первых, на ликвидном рынке разница в цене между соседними сделками минимальна, во-вторых, допустимые ценовые уровни зачастую определяются биржей в виде дискретной сетки (с шагом, например, 10 рублей, \$0,5).

При учете этой специфики, следующая структура данных позволяет добиться лучших показателей:

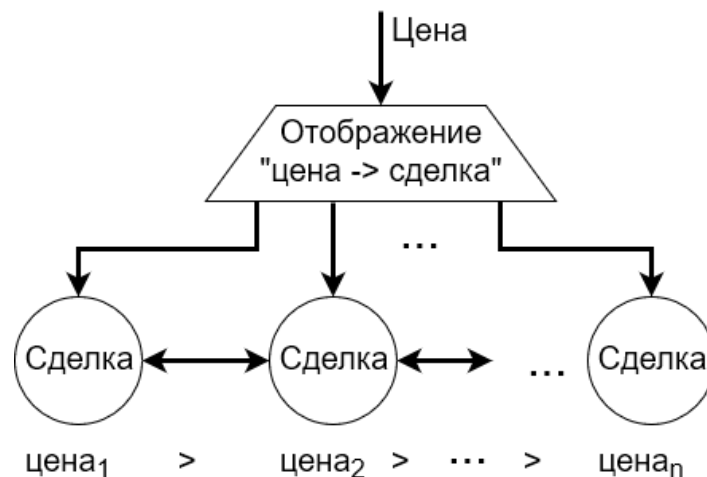


Рисунок 1 – Список сделок на основе двунаправленного списка и отображения

Сделки объединены в связный список, каждая сделка ссылается на две соседние по цене. Хранится только ссылка на первый элемент. Выборка первых  $N = \text{const}$  элементов происходит за  $O(1)$ . Отображение из цен на сделки означает выборку по цене и удаление за  $O(1)$ .

Вставка по цене с теоретической точки зрения занимает  $O(n)$  операций, где  $n$  – размер списка. На практике, для ликвидного рынка такие вставки, во-первых, редки, а во-вторых, ценовые дыры между сделками малы в силу ликвидности. Если цены на рынке дискретные, то перебор соседних цен через отображение приносит неплохие результаты.

Эмуляция состояния биржи на клиенте зависит от следующих главных асинхронных потоков данных:

- 1) обновления списка сделок;
- 2) обновления статуса собственных сделок (проведение торгов по ним, отмена, закрытие).

Поскольку обновления асинхронные, архитектура клиента должна это учитывать и предоставлять интерфейс, который бы скрывал хотя бы часть этой сложности. Например, типичная позиция на бирже включает в себя сделку на вход, экстренную сделку на выход (stop-loss) и take profit сделку на выход. Каждая сделка может быть в пяти состояниях: не выставлена, открыта, частично заполнена, выполнена, отменена. Для трех сделок это означает до 125 возможных состояний, причем почти все переходы случаются асинхронно. Вместе с этим необходимо получать обновления списка сделок.

Для контроля этой сложности хорошо зарекомендовал себя подход с созданием futures для ожидаемых переходов совместно с использованием их в языке, поддерживающем async/await конструкции.

Следующая схема помогает абстрагироваться от прямой работы с асинхронным каналом:

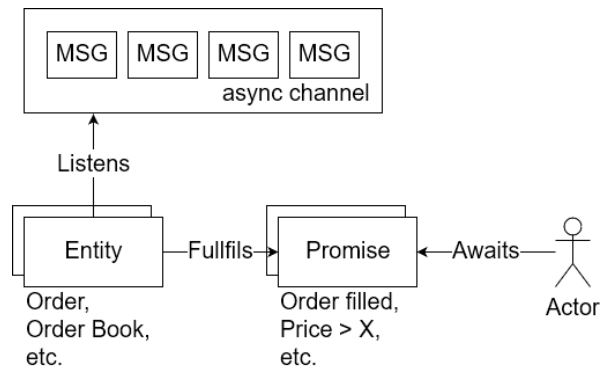


Рисунок 2 – сокрытие асинхронного канала при помощи promise/future без callbacks

Списку сделок достаточно иметь один вид следующие Promise: «цена покупки больше/меньше заданной». Не рекомендуется ждать строго указанной цены – в случае движения цены Promise сработает, однако он не сработает, если сделка окажется отмененной и этот ценовой уровень займет сделка в противоположную сторону.

Информация о собственных сделках также поступает из асинхронного источника, поэтому для них тоже нужны Promises:

1) Сделка отменена. Биржа может отменять сделки по своей инициативе (margin call, недостаточно средств и так далее).

2) Сделка частично выполнена. Может случиться при большом объеме, когда контрагентами по покупке/продаже выступают несколько других участников рынка.

3) Сделка полностью выполнена.

Имея следующие примитивы, можно реализовывать устойчивые и стабильные программы по работе с биржей. Программный код становится похож на набор последовательных инструкций – чего не происходит при прямом чтении из асинхронного канала или при использовании подхода с callbacks.

```
order_book = await OrderBook.create('USD/BYN')
price = await order_book.buy_price_lt(2.00)
buy_order = await Order.buy(price, 1000)
await buy_order.one_fill

take_profit = order_book.sell_price_gt(2.10)
stop_loss = order_book.sell_price_lt(1.90)
outcome = await first(take_profit, stop_loss)
cancel_buy = buy_order.cancel()

await (await Order.sell_all(outcome.value))
await cancel_buy
```

Рисунок 3 – псевдокод покупки и последующей продажи BYN

**Список использованных источников:**

1. Cormen, T. Introduction to Algorithms / T. Cormen, C. Leiserson, R. Rivest, C. Stein // MIT Ppess. – 1990. – P. 339–345.

## УСТРАНЕНИЕ ДИСТОРСИИ НА ШИРОКОУГОЛЬНЫХ ИЗОБРАЖЕНИЯХ

*Некревич С.А., Сапронова Ю.И.*

*Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники  
г. Минск, Республика Беларусь*

*Лукашевич М.М. – к.т.н., доцент*

Показан метод нахождения суммарной дисторсии, основанный на измерениях искажений тестового изображения (шахматной доски или квадратной сетки). Для устранения дисторсии (получения изображения, близкого к идеальному) необходимо к координатам каждой точки реального изображения добавить величину полученной с помощью тестового изображения дисторсии. Рассмотрены проблемы, которые могут возникнуть в результате произведенной коррекции.