



4. Sukhov A. M., Onoprienko A. V. Evaluating the effectiveness of geographic routing based on RIPE Atlas data [Text] //Telecommunications Forum Telfor (TELFOR), 2014 22nd. – IEEE, 2014. – P. 107-110.

5. Papadopoulos F. et al. Greedy forwarding in dynamic scale-free networks embedded in hyperbolic metric spaces [Text] //INFOCOM, 2010 Proceedings IEEE. – IEEE, 2010. – P. 1-9.

6. Sukhov A. M., Chemodanov D. Y. A metric for dynamic routing based on variational principles [Text] //Journal of High Speed Networks. – 2013. – Т. 19. – №. 2. – P. 155-163.

И.В. Казакова, С.Н. Попов, С.В. Востокин

## МИКРОСЕРВИСНОЕ ПРИЛОЖЕНИЕ ДЛЯ РАСПРЕДЕЛЕННОЙ ОБРАБОТКИ ДАННЫХ НА ПРИМЕРЕ ЗАДАЧИ БЛОЧНОЙ СОРТИРОВКИ

(Самарский национальный исследовательский университет  
имени академика С.П. Королёва)

При решении многих научных и технических задач возникает необходимость обработки больших массивов данных. Возможности последовательных приложений не позволяют эффективно использовать аппаратные ресурсы современных вычислительных систем, поэтому применение методов параллельного программирования вызывает активный интерес среди ученых и разработчиков программного обеспечения.

В работе на примере одной из актуальных задач распределенной обработки данных – блочной сортировки – рассматривается способ организации вычислений с применением акторной модели. Главными элементами модели являются акторы – активные агенты, выполняющие определенные действия согласно заданному сценарию [1]. Акторы были использованы для построения микросервисного приложения. Основным преимуществом данного стиля разработки является возможность такой организации приложения, при которой каждый из составляющих его сервисов выполняет часть задач, абстрагируясь от других, а взаимодействие между элементами происходит при помощи стандартных протоколов [2]. В результате нами разработано приложение, имеющее следующую структуру (рисунок 1).

Рассмотрим подробнее элементы структуры, представленной на рисунке 1, и схему их взаимодействия. Всю систему можно разделить на две подсистемы, а именно подсистему управления, включающую в себя акторы *sorter* (a), *producer* (b), *merger* (c), *stopper* (d), и подсистему выполнения, включающую акторы *everest* (f) и *timer* (g).

Предположим, что изначально есть массив данных, состоящий из  $M$  целых чисел, который необходимо отсортировать. Разделим его на  $N$  равных блоков. На каждый блок создается актор типа *sorter* (a). *Sorter* (a) взаимодействует с акторами *producer* (b) и *everest* (f).

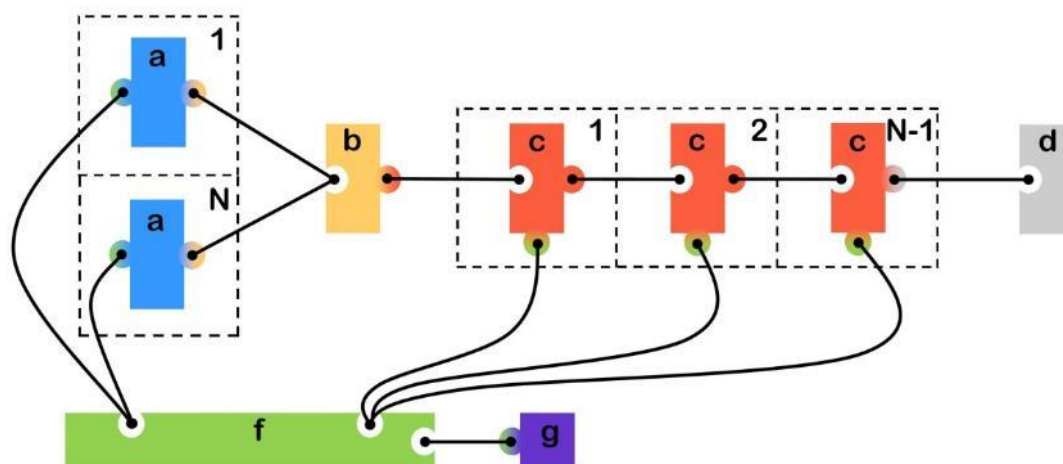


Рис. 9. Структура микросервисного приложения для распределенной обработки данных на примере задачи блочной сортировки

Важным элементом в этой системе является актер *everest* (f). В дальнейшем он будет взаимодействовать с сервисом *Everest* [3], который, в свою очередь, будет выполнять полученные задачи, используя имеющиеся аппаратные ресурсы, и возвращать результат. Актер *everest* (f) является прокси-сервером, основная функция которого состоит в том, чтобы согласовывать форматы запросов, полученных от акторов *sorter* (a) и *merger* (c), и ответы, полученные от сервиса *Everest*. На данный момент он является сервисом, который вызывает выполнение задач при помощи директивы `#pragma omp task` OpenMP 3.0, что позволяет симитировать работу сервиса на многопроцессорной системе с общей памятью. Помимо акторов *sorter* (a) и *merger* (c), *everest* (f) взаимодействует с актором *timer* (g). Его основная задача заключается в том, чтобы производить периодический запуск актора *everest* (f). Если в процессе таких периодических запусков появляются задачи, которые находятся в очереди, то они отправляются на исполнение. Если есть исполненные задачи, то их результат возвращается отправителю.

После получения результата от *everest* (f), *sorter* (a) передает актору *producer* (b) сообщение о выполнении. Тот, в свою очередь, получив достаточное количество уведомлений, начинает передавать их по одному в цепочку акторов *merger* (c) в порядке возрастания номеров блоков. За счет взаимодействия акторов *merger* (c) и *everest* (f) происходит слияние блоков и их сортировка методом вставок, по завершению которых отправляется сообщение актору *stopper* (d), который останавливает вычисления.

Проведено экспериментальное исследование корректности работы и ускорения вычислений в разработанном микросервисном приложении (таблица 1).

Сортировка выполнялась на многоядерной системе с общей памятью с процессором Intel Core i7-3630QM 2.40 ГГц. Эксперимент по сортировке массива 128000000 чисел продемонстрировал ускорение в 2,76 раз на 4-х ядерной системе с поддержкой 8-ми аппаратных потоков. В дальнейшем планируется



проведение эксперимента блочной сортировки с реальным подключением к сервису Everest, используя сеть персональных рабочих станций в качестве исполнителя блочных операций сортировки и слияния.

Таблица 1 – Результаты экспериментов по блочной сортировке массива.

Количество блоков	Размер блоков, млн	Последовательный алгоритм сортировки, с	Последовательный алгоритм блочной сортировки, с	Параллельный алгоритм блочной сортировки, с	Ускорение
2	64	9,77	10,00	6,31	1,58
4	32	9,69	10,59	4,43	2,39
8	16	9,70	11,80	4,27	2,76
16	8	9,63	13,99	6,90	2,03
32	4	9,46	18,59	9,88	1,88
64	2	9,63	27,26	19,26	1,42
128	1	9,67	43,80	36,86	1,19

Таким образом, разработанное микросервисное приложение позволяет не только выполнять сортировку массива чисел на системе с общей памятью, но может применяться и для организации массивных вычислений на многопроцессорных системах с распределенной памятью. Предложенный подход построения приложений возможно также использовать для выполнения различных операций, требующих значительных аппаратных ресурсов, в компаниях, которые имеют обширную сеть рабочих станций. Приложения, создаваемые в соответствии с предложенной структурой, могут снизить затраты на организацию сетевой инфраструктуры за счёт более эффективного использования имеющихся рабочих станций.

### Литература

1. Hewitt C. A universal modular ACTOR formalism for artificial intelligence // Proceedings of the 3rd IJCAI. SanFrancisco, CA, USA: Morgan Kaufmann Publishers Inc. – 1973. – P.235–45.
2. Microservices, available at <https://martinfowler.com/articles/microservices/>
3. Sukhoroslov O. A Web-Based Platform for Publication and Distributed Execution of Computing Applications / Sukhoroslov O., Volkov S., Afanasiev A. // IEEE Xplore. – 2015. – Vol. 14. – P. 175-184.