

# ОДИН ПОДХОД К ОНЛАЙН-ВИЗУАЛИЗАЦИИ ПАРАЛЛЕЛЬНЫХ ВЫЧИСЛЕНИЙ

П. А. Васёв

Институт математики и механики им. Н. Н. Красовского  
Уральского отделения Российской академии наук, г. Екатеринбург

Параллельные вычисления играют ключевую роль в компьютерном моделировании явлений. Онлайн-визуализация позволяет визуализировать состояние вычислений и управлять ими. Вопрос заключается в том, как реализовать онлайн-визуализацию. В докладе предлагается оригинальный подход. Он опирается на следующие положения:

1. Визуализация реализуется через вычисление. Действительно, операции фильтрации и преобразования данных, построение геометрических образов, растеризация — вполне математические операции.

2. Ввиду большого объёма визуализируемых данных их визуализацию необходимо реализовывать параллельно. К задачам визуализации можно применять те же методы распараллеливания, что и в общем случае при моделировании явлений.

3. Визуализируемые данные располагаются в оперативной памяти вычислительных узлов. Необходима такая технология вычислений, чтобы алгоритмы визуализации имели прямой доступ к этим данным (на чтение).

Исходя из этих положений, подход рассматривает параллельное программирование в целом, а задачу их онлайн-визуализации как частный случай. В основе подхода лежат следующие понятия и модель взаимодействия.

1. **Исполнитель** – процесс в терминах операционной системы, который служит местом исполнения вычислительных процессов. Исполнителю соответствует языковая среда и оборудование. Например один вид исполнителя может выполнять процессы для обычного процессора, заданные в двоичных кодах; другой – в среде Python, третий – для GPU, и т. п. Исполнители запускаются на узлах вычислительного кластера.

2. **Вычислительный процесс** – это логический процесс, который проводит какие-либо вычисления, преобразования данных и т. п. Он запускается на заданном исполнителе. Исполнитель выполняет множество вычислительных процессов. Это сделано для того, чтобы вычислительные процессы могли иметь прямой доступ к оперативной памяти друг друга.

3. **Ячейка** — это коммуникационная сущность, которую можно открыть на чтение или на запись. Вводится операция записи сообщения и чтения сообщения. Сообщение это некая произвольная структура данных.

4. **Связь между ячейками** – это особый процесс, который обеспечивает передачу информации между двумя ячейками. Один вычислительный процесс может открыть некую ячейку на запись и записывать в неё информацию, другой процесс открыть другую ячейку на чтение и читать информацию. Если эти ячейки соединить связью – будет происходить передача информации от первой ячейки ко второй и таким образом – от первого процесса ко второму. Вводится окружение, которое сопоставляет ячейки идентификаторам. Открытие ячеек и наладку связей между ними можно осуществлять по их идентификаторам.

Представленные понятия позволяют определять параллельные вычисления для разных задач. Можно писать программу, которая будет запускать на узлах кластера исполнители, размещать в них вычислительные процессы, налаживать связи между ячейками и т. п. Однако выяснилось, что эту модель можно дополнить надстройкой, которая позволяет мыслить о параллельных вычислениях удобнее и на более высоком уровне абстракции. Эта надстройка вдохновлена и использует идеи, изложенные в работе [1]. Вводятся понятия:

1. **Макропроцесс** – вид вычислительного процесса, который отличается тем, что запускает множество подпроцессов на других исполнителях. Это позволяет мыслить о процессе, а в то же время управлять целым вычислительным полем. Макропроцессы являются аналогией объектов Paraview Server Manager [2]. Отличие заключается в том, что объекты Server Manager в Paraview дублируются на все исполнители, а макропроцессы – сами решают, на каких исполнителях какие подпроцессы следует запускать.

2. **Порт** – это коммуникационная сущность, которая является множеством ячеек с дополнительной структурой, соответствующей распределению данных. Например, запускается некоторый макропроцесс с подпроцессами на  $K$  исполнителях. Пусть каждый такой подпроцесс имеет свою ячейку входных данных. Объединим идентификаторы этих ячеек в массив и получим входной порт для макропроцесса. Аналогично и с выходным портом. У макропроцесса может быть несколько входных и выходных портов.

3. **Связь между портами** – это особый процесс, который обеспечивает передачу информации между двумя портами. Связываемые порты должны обладать одинаковой структурой и количеством ячеек. Связь между портами реализуется как набор связей между соответствующими ячейками портов, один к одному, аналогично как в электрике соединяют многожильные кабели. Автоматической редукции  $M \times N$ , как в проекте ADIOS2, не предполагается: для этого можно создать макропроцесс по преобразованию.

Параллельная программа определяется обычной программой, задача которой – формировать граф из макропроцессов и связей между их портами. Например, программу можно оснастить графическим интерфейсом, и реагировать на управляющие воздействия пользователя соответствующей коррекцией графа. Программа эта по сути есть управляющий процесс, который управляя графом определяет вычисления, происходящие на кластере.

### Литература.

1. Надуев, А. Г., Черевань, А. Д., Лебедева, А.С., [Архитектура программного модуля "ЛОГОС ПЛАТФОРМА"](#) // Вопросы атомной науки и техники. Серия: Математическое моделирование физических процессов. 2022. – № 4. – С. 55-63. – DOI [10.53403/24140171\\_2022\\_4\\_55](#).
2. Andy Cedilnik, Berk Geveci, Kenneth Moreland, James Ahrens, and Jean Favre, [Remote Large Data Visualization in the ParaView Framework](#). In *Eurographics Parallel Graphics and Visualization 2006*, May 2006, pp. 163–170. DOI [10.2312/EGPGV/EGPGV06/163-170](#).