МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования   
**«Национальный исследовательский   
Нижегородский государственный университет им. Н.И. Лобачевского»**

**(ННГУ)**

**Институт информационных технологий, математики и механики**

**Кафедра: МОСТ**

Направление подготовки: «Фундаментальная информатика и информационные технологии»

**МАГИСТЕРСКАЯ ДИССЕРТАЦИЯ**

**Тема:**

**«Оптимальные коммуникационные взаимодействия в высокопроизводительных вычислениях»**

Допущена к защите Выполнил:

студент группы 381706-1м

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ Гладков Дмитрий Олегович

ученая. степень, ученое звание, ф.и.о.

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ подпись подпись

Научный руководитель:

к.т.н. Сысоев Александр Владимирович

ученая степень, ученое звание, ф.и.о.

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

подпись

Рецензент:

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

ученая степень, ученое звание

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

подпись

Нижний Новгород  
2018

Содержание

[Аннотация 3](#_Toc512953633)

[Введение 5](#_Toc512953634)

[Цель работы 10](#_Toc512953635)

[Обзор предметной области 12](#_Toc512953636)

[InfiniBand Architecture 15](#_Toc512953637)

[Элементы InfiniBand Architecture 16](#_Toc512953638)

[Уровни InfiniBand Architecture 19](#_Toc512953639)

[Коммуникационные модели InfiniBand Architecture 23](#_Toc512953640)

[Intel® Omni-Path Architecture 25](#_Toc512953641)

[Элементы Intel® Omni-Path Architecture 26](#_Toc512953642)

[Уровни Intel® Omni-Path Architecture 29](#_Toc512953643)

[Высокопроизводительные коммуникациеонные интерфейсы общего назначения 45](#_Toc512953644)

[OpenFabrics Interfaces 45](#_Toc512953645)

[Заключение 47](#_Toc512953646)

[Литература 48](#_Toc512953647)

Аннотация

За последние десятилетия были разработаны и представлены несколько высокоскоростных сетей, каждая из которых отличается от других показателями производительности, коммуникационными особенностями и возможностями. Однако инициативы по разработке новых сетевых решений сопровождаются увеличением расхождений в коммуникационных интерфейсах или “языках”, используемых каждой сетью. Соответственно, переносимость приложений на различных коммуникационных интерфейсах стала темой обширных исследований. В качестве основного средства для достижения переносимости приложений широко использовались такие модели программирования, как Sockets, Shared Memory, Message Passing Interface (MPI), Symmetric Hierarchical MEMory (SHMEM), Global Arrays (GA), Charm++ и другие.

В данной работе исследуются различные подходы к созданию унифицированного программного интерфейса доступа к сети, которая может быть использована различными параллельными программными моделями, такими как MPI, SHMEM и другими, в различных высокоскоростных сетевых средах (например, InfiniBand, Omni-Path Architecture, Ethernet, а также решения, основанные на Ethernet – iWARP, RoCE). В частности, исследования в данной работе посвящены:

1. анализу существующих программных моделей для параллельного программирования и их требований к коммуникационным интерфейсам;
2. рассмотрению существующих и широкоиспользуемых программных интерфейсов для работы с высокоскоростными сетями и возможности построения единой программной модели, способной обеспечить переносимость приложений;
3. анализу ограничений перспективных коммуникационных интерфейсов для мультисетевого программирования, рассмотрению и разработке возможностей для обеспечения наибольшей эффективности сетевого стека для параллельных программных моделей.

Введение

За последние несколько десятилетий достигнуты большие успехи в области компьютерных технологий. Компьютеры проникли во все области деятельности человека, будь то промышленность или исследования, и оказывают влияние на каждый аспект человеческой жизни. В начале 70-х гг XX века, когда обычные компьютеры набирали популярность среди исследователей, возникла необходимость в более мощных машинах, которые могли бы решить проблемы, слишком сложные для обычных компьютеров. Это осознание привело к развитию суперкомпьютеров – передовых и мощных машин, состоящих из нескольких обрабатывающих подсистем. Cray-1, разработанный Cray Research (ныне, Cray Inc.), был одним из таких мощных суперкомпьютеров. Развитие суперкомпьютеров и компьютерных технологий сопутствовало экспоненциальному росту требований приложений. Высокая стоимость проектирования, разработки и поддержки таких суперкомпьютеров для обеспечения высокой производительности приложений требовала, чтобы исследователи искали альтернативу этим суперкомпьютерам в виде кластерных систем (кластеров).

Кластеры состоят из недорогих коммерческих, готовых к использованию без дополнительных модификаций компьютеров (готовое коммерческое изделие, Commercial off-the-shell – COTS), соединенных между собой посредством сети. Кластеры становятся все более популярными в различных сферах применения, главным образом, из-за высокой производительности и относительно низкой стоимости. Такие системы теперь могут быть спроектированы для достижения различного уровня производительности из-за увеличения производительности процессоров, памяти и сетевых технологий.

Поскольку системы на основе кластеров опираются на возможности вычислительных узлов, взаимодействующих друг с другом по сети, характеристики сети (аппаратное обеспечение, а также связанное с ним программное обеспечение) являются важным компонентом в эффективности и масштабируемости кластеров. На рис. 1 показаны типичные среды, используемые параллельными и распределенными вычислительными приложениями. Среды могут варьироваться от локальных сетей внутри одного кластера до нескольких различных кластеров, подключенных через WAN или высокоскоростную магистральную сеть.

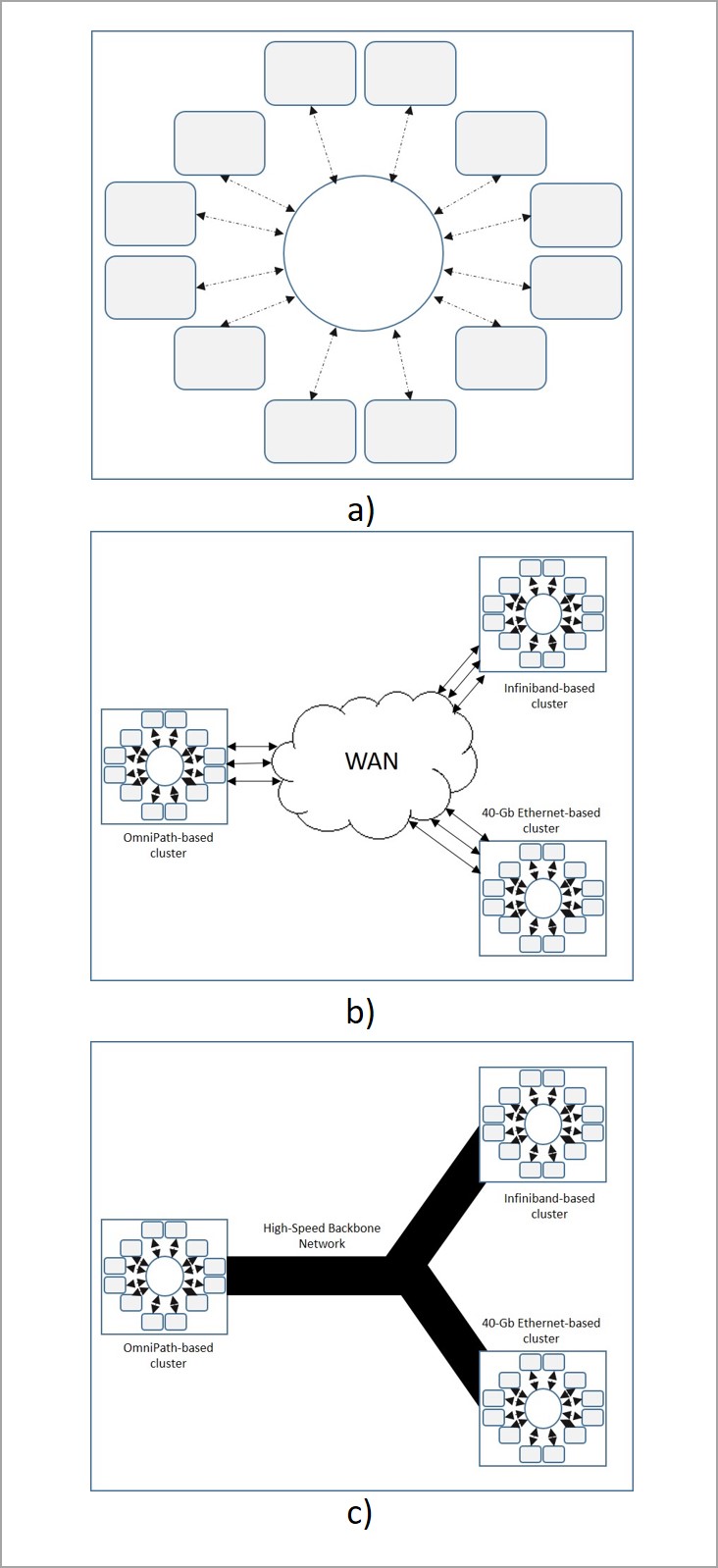


Рис. 1. Типичные коммуникационные среды для распределенных и параллельных приложений:

(a) Связь внутри локальной сети кластера;

(b) Межкластерная связь по WAN;

(c) Межкластерная связь по высокоскоростной магистральной сети.

За последние несколько лет на рынке был представлен ряд высокоскоростных сетей, включая 1/10/40/100-гигабитный Ethernet, InfiniBand, Myrinet, Omni-Path и т.д. С появлением таких сетей коммуникационные издержки в кластерных системах переходят от самой сети к сетевым протоколам на стороне отправителя или получателя. Сетевые протоколы предыдущего поколения, такие как TCP/IP, полагаются на ядро операционной системы для обработки сообщений. Это вызывает множество копирований и переключений контекста ядра на критическом пути обработки сообщения. Таким образом, накладные расходы на связь были высокими. В течение последних нескольких лет исследователи рассматривают альтернативы для увеличения производительности коммуникаций в кластерах посредством разработки протоколов низкого уровня с низкими задержками и высокой пропускной способностью, таких как FM и GM для Myrinet, EMP (Ethernet Message Passing) для Gigabit Ethernet и т.д. Чтобы стандартизировать эти решения, в конце 90-х годов была предложена архитектура виртуального интерфейса (VIA), но VIA не смог добиться успеха. В последние годы в индустрии была стандартизирована InfiniBand Architecture для разработки кластеров нового поколения. Все это приводит к сокращению отставания между функциональными возможностями физической сети и тем, что получают конечные пользователи.

Тем не менее, каждая новая сеть и протоколы пользовательского уровня предоставляют пользователю новый API (Application Programming Interface) или «язык» для взаимодействия с пользователем. Хотя эти новые API могут быть эффективно использованы для разработки новых приложений, они могут оказаться непригодными для уже существующих приложений, которые были разработаны несколько лет назад. Разработчики приложений нацелены на переносимость на различные будущие платформы и сети. Модель параллельного программирования MPI широко признана в качестве приемлемого подхода для достижений такой переносимости и является де-факто стандартом для научных приложений.

Для обеспечения переносимости основные реализации MPI основываются на широко используемом интерфейсе Sockets. Интерфейс Sockets является стандартом для написания сетевых приложений и поддерживается большим количеством современных системам, но не позволяет в полной мере использовать коммуникационные возможности сети. Каждая операция с пользовательскими данными несет значительные накладные расходы для обеспечения надежности, правильной последовательности, которые перекрывают низкие затраты сетевого интерфейса.

Цель работы

Имея ввиду поставленные проблемы интерфейса Sockets для построения высокоскоростных коммуникаций между объектами сети, которые не позволяют раскрыть полностью возможности сетевого оборудования, и проблемы специализированных API, разработанных для конкретных сетей, которые ограничивают переносимость приложений, в данном дипломном проекте предлагается рассмотреть перспективные подходы к созданию унифицированного интерфейса для различных параллельных технологий со следующими возможностями:

1. Позволять приложениям быть переносимыми на разные высокоскоростные сети без каких-либо изменений в программном продукте, имея возможность извлекать наилучшую производительность из сети.
2. Иметь возможность использовать предоставляемые функциональные способности сетей без ущерба производительности и переносимости приложений.
3. Обеспечивать надежность передачи данных, высокую масштабируемость приложений.

Цели данной работы состоят в том, чтобы:

1. Исследовать Open Fabric Interface (OFI), который предоставляет высокопроизводительное, многофункциональное, переносимое промежуточное ПО для существующих параллельных моделей, используемых для высокопроизводительных вычислений, таких как MPI, GlobalArrays, SHMEM и другие.
2. Рассмотреть и предложить возможные решения для текущих недостающих функциональных возможностей OFI, которые мешают обеспечивать низкие задержки, высокую пропускную способность, требуемую масштабируемость на известных сетевых технологиях.
3. Провести исследования, экспериментальные доказательства состоятельности и возможности дальнейшего применения предложенных решений на примере широко используемого программного интерфейса программирования высокопроизводительных приложений MPI.

Обзор предметной области

Последние десятки лет производительность вычислительных узлов увеличивается в два раза каждые 18 месяцев. Как отмечалось ранее, современные высокопроизводительные системы создаются путем объединения вычислительных узлов посредством сетевых интерфейсов в кластерные системы. Кластерные системы зависят от вычислительных мощностей узлов и производительности сети. Таким образом развитие сетевых интерфейсов и ПО, поставляемого вместе с сетевыми интерфейсами, влияет на эффективность кластерных систем.

В данной работе основные исследования связаны с MPI, поскольку большинство параллельных программ, разработанных для кластерных систем, использует именно эту технологию.

Стандарт MPI определяет четыре коммуникационных режима:

* Стандартный (Standard). В этом режиме решение о том, будет ли исходящее сообщение буферизовано или нет, принимает MРI. MРI может буферизовать исходящее сообщение. В таком случае операция посылки может завершиться до того, как будет вызван соответствующий прием. С другой стороны, буферное пространство может отсутствовать или MРI может отказаться от буферизации исходящего сообщения из-за ухудшения характеристик обмена. В этом случае операция отправки не будет завершена, пока данные не будут перемещены в процесс-получатель. Следовательно, в стандартном режиме посылка может стартовать вне зависимости от того, выполнен ли соответствующий прием. Она может быть завершена до окончания приема. Посылка в стандартном режиме является нелокальной операцией: она может зависеть от условий приема.
* Буферизованный (Buffered). Данный режим операции посылки может стартовать вне зависимости от того, инициирован ли соответствующий прием. Однако, в отличие от стандартной посылки, эта операция является локальной и ее завершение не зависит от обстоятельств приема. Следовательно, если посылка выполнена и никакого соответствующего приема не инициировано, тогда MPI обязан буферизовать исходящее сообщение, чтобы позволить завершиться соответствующему вызову операции отправки. Если не имеется достаточного объема буферного пространства, возникнет ошибка. Объем буферного пространства задается пользователем. Для того, чтобы буферизованный режим был эффективным, может потребоваться распределение буферов пользователем.
* Синхронный (Synchronous). Посылка, которая использует синхронный режим, может стартовать вне зависимости от того, был ли начат соответствующий прием. Однако, посылка будет завершена успешно, только если соответствующая операция приема стартовала. Следовательно, завершение синхронной передачи не только указывает, что буфер отправителя может быть повторно использован, но также и отмечает, что получатель достиг определенной точки в своей работе, а именно, что он начал выполнение приема. Если и посылка, и прием являются блокирующими операциями, тогда использование синхронного режима обеспечивает синхронную коммуникационную семантику: посылка не завершается на любой стороне обмена, пока оба процесса не выполнят синхронизацию (так называемый, рандеву) в процессе операции обмена. Выполнение обмена в этом режиме является нелокальным.
* По готовности (Ready). Посылка, которая использует режим обмена по готовности, может быть запущена только тогда, когда прием уже инициирован. В противном случае операция является ошибочной и результат будет неопределенным. На некоторых системах обмен по готовности позволяет устранить необходимость в синхронизации (рандеву), что улучшает характеристики обмена. Завершение операции посылки не зависит от состояния приема и в основном указывает, что буфер посылки может быть повторно использован. Операция посылки, которая использует режим по готовности, имеет ту же семантику, как и стандартная или синхронная передача. Это означает, что отправитель обеспечивает систему дополнительной информацией (а именно, что прием уже инициирован), которая может уменьшить накладные расходы.

Для разработки этих четырех коммуникационных режимов, обычно используются два внутренних протокола, Eager и Rendezvous. Эти протоколы обрабатываются механизмом процессинга (компонента в реализации MPI – Progress engine). Реализация Eager протокола обеспечивает передачу сообщений на удаленную (принимающую) сторону независимо от ее состояния. В Rendezvous протоколе, принимающая и отправляющая стороны участвуют в двухстороннем “рукопожатии” (handshake) через специальные сервисные сообщения перед тем, как данные будут переданы на принимающую сторону. Обычно Eager протокол используется для маленьких сообщений (< 16 килобайт), а Rendezvous – для больших.

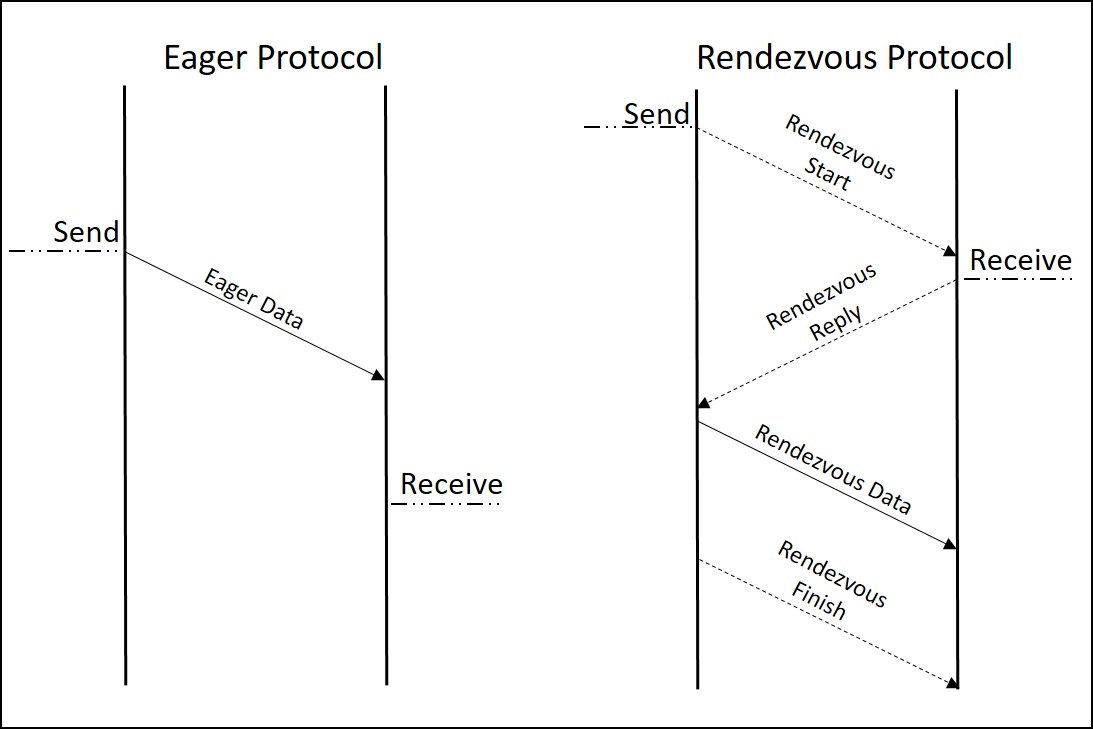


Рис. 2. Типичная реализация Eager и Rendezvous протоколов.

При передаче больших буферов с данными намного оптимальнее не выполнять дополнительных копирований данных, возникающих при использовании TCP/IP стека, который копирует пользовательские данные в ядро операционной системы и обратно.

InfiniBand Architecture

InfiniBand Architecture (IBA) была предложена как следующее поколение для I/O и межпроцессных взаимодействий. InfiniBand [1] становится все более популярным для кластерных вычислений, благодаря открытому стандарту и высокой производительности. До недавнего времени параллельные технологии, такие как MPI, разрабатывались поверх Ethernet, с использованием широко используемого TCP/IP стека. Но с развитием IBA, стали появляться MPI реализации, которые способны работать поверх InfiniBand для обеспечения высокой производительности взаимодействия процессов, развернутых на разных узлах.

InfiniBand определяет сетевую фабрику для взаимодействия вычислительных и I/O узлов. Она предоставляет сетевую инфраструктуру и инфраструктуру управления для обеспечения межпроцессорного взаимодействия и I/O. В InfiniBand сети вычислительные узлы и I/O узлы объединяются в фабрику посредством Channel Adapters (CA) – это конечные узлы в InfiniBand подсети, задача которых состоит в создании и потреблении трафика. Host Channel Adapter (HCA) – это CA, которые располагаются на вычислительных узлах, выполняет роль транспортного уровня и поддерживает Verbs интерфейс.

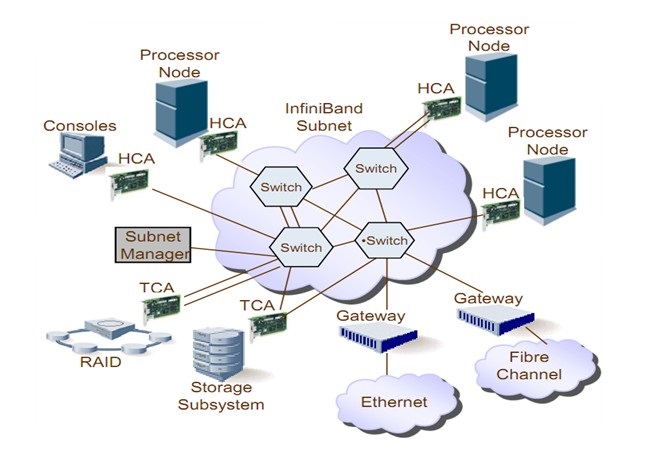


Рис. 3. Пример организации InfiniBand подсети.

Элементы InfiniBand Architecture

InfiniBand Architecture определяет несколько устройств для построения коммуникаций: канальный адаптер (channel adapter), коммутатор (switch), маршрутизатор (router) и менеджер подсети (subnet manager). Внутри подсети должен быть по-крайней мере один канальный адаптер для каждого конечного узла и менеджер подсети, который устанавливает и поддерживает каналы. Все канальные адаптеры и коммутаторы должны содержать Subnet Management Agent (SMA), который требуется для обработки взаимодействий с менеджером подсети.

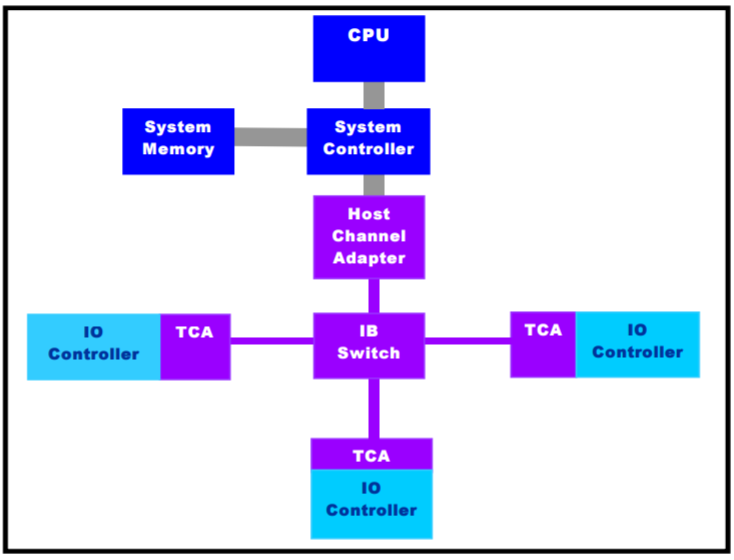


Рис 4. Элементы InfiniBand Architecture.

InfiniBand Architecture определяет следующие элементы:

* Канальные адаптеры (Channel Adapters – CA)

Канальные адаптеры соединяет InfiniBand к другим устройствам. Имеется два типа канальных адаптеров, Host Channel Adapter (HCA) и Target Channel Adapter (TCA).

HCA предоставляет интерфейс конечному устройству и поддерживает все программные Verbs, определенные InfiniBand Architecture. Verbs – это абстрактное представление, которая определяет требуемый интерфейс между ПО, предоставляемым клиенту, и функциональностью HCA. Verbs не определяют API для операционных систем, но определяет операции для производителей ОС для разработки, способного к использованию, API.

TCA предоставляет соединение к I/O устройствам из InfiniBand c некоторым необходимым подмножетсвом функциональностей из HCA для специфичных операций для каждого устройства.

* Коммутаторы (Switch)

Коммутаторы – это фундаментальные компоненты InfiniBand фабрики. Коммутатор содержит более чем один InfiniBand порт и перенаправляет пакеты из одного его порта в другой, основываясь на значении LID, содержащегося внутри LRH. Кроме сервисных пакетов, коммутаторы не потребляют и не генерируют пакетов. Как и CAs, требуется, чтобы SMA был реализован в коммутаторах, чтобы отвечать на пакеты от менеджера подсети (так называемые Subnet Management Packets). Коммутаторы могут быть сконфигурированы, чтобы перенаправлять одноадресные (unicast) пакеты (к одному получателю) или многоадрессные (multicast) пакеты (адресуемые к нескольким устройствам).

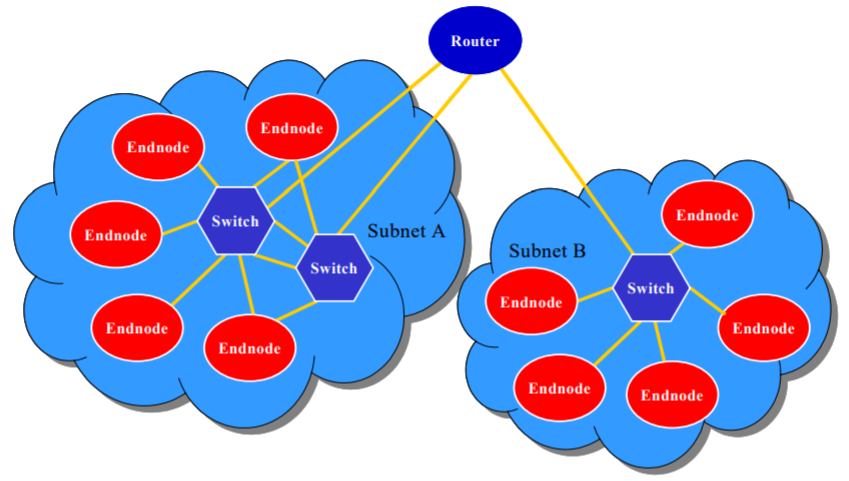


Рис 5. Связь компонент между двумя подсетями и внутри подсетей в InfiniBand Architecture.

* Маршрутизатор (Router)

InfiniBand маршрутизаторы перенаправляют пакеты из одной подсети в другую подсеть без потребления или генерации дополнительных пакетов. В отличие от коммутаторов, маршрутизатор читает Global Route Header (GRH), чтобы перенаправить пакет, основываясь на его IPv6 адресе Сетевого уровня. Маршрутизатор пересобирает каждый пакет с правильным LID следующей подсети.

* Менеджер подсети (Subnet Manager)

Менеджер подсети конфигурирует локальную подсеть и обеспечивает ее последующую работоспособность. В одной подсети обязательно должен быть по крайней мере один менеджер подсети, чтобы управлять всеми коммутаторами и маршрутизаторами и для реконфигурации подсети, когда поднимаются новые каналы или текущие каналы отключаются. Менеджер подсети может быть внутри любого устройства подсети. Менеджер подсети осуществляет связь между устройствами в подсети через SMA, который требуется для каждой компоненты InfiniBand.

Имеется возможность содержать несколько менеджеров подсети в подсети, но только один из них должен быть активным. Неактивный менеджер подсети (Standby SM) копирует информацию о пересылках активного менеджера подсети и проверяет, что активный менеджер подсети является работоспособным. Если активный менеджер подсети становится неработоспособным, резервный менеджер подсети перенимает ответственность обеспечения работоспособности фабрики внутри подсети.

Уровни InfiniBand Architecture

InfiniBand Architecture разбивается на несколько уровней, где каждый уровень работает независимо от других. Как показано на рисунке 4, InfiniBand разбивается на следующие уровни:

1. Физический уровень

InfiniBand является комплексной архитектурой, которая определяет оба электрические и механические характеристики для системы. Они включают кабели и емкости для волоконных и медных сред, разъемы для соединений и характеристики «горячей замены».

InfiniBand определяет три скоростных канала на физическом уровне, 1X, 4X, 12X. Каждый канал – это четырехпроводное последовательное дифференциальное соединение (два провода в каждом направлении), которое предоставляет полнодуплексное соединение со скоростью 2,5 Гбит/с.

1. Канальный уровень

Канальный уровень (совместно с транспортным уровнем) является основой InfiniBand Architecture. Канальный уровень выполняет функции компоновки пакетов, канальные операции типа точа-точка и транспортировку пакетов внутри локальной подсети.

* Пакеты

Имеется два типа пакета, определенные для канального уровня, пакеты управления и данных. Пакеты управления используются для конфигурации коммуникационных каналов и поддержки сервисов канального уровня. Пакеты данных могут транспортировать до 4 Кбайт полезных данных (payload).

* Транспортировка пакетов внутри одной подсети (Switching)
* QoS (Quality of Service)
* Управление потоком на кредитной основе (Credit Based Flow Control)
* Целостность данных

1. Сетевой уровень

Сетевой уровень обрабатывает маршрутизацию пакетов с одной подсети до другой (внутри одной подсети, сетевой уровень не требуется). Отправляемые между подсетями, пакеты содержат Global Route Header (GRH). GRH содержит 128 бит IPv6 адреса отправителя и получателя пакета. Пакета передаются между подсетями с помощью роутера, основываясь на 64 битном значении глобального уникального ID (Global Unique ID - GUID). Роутеры изменяют LRH (Local Route Header) на правильный локальный адрес внутри каждой подсети. Таким образом, последний роутер изменяет LID в LRH на LID удаленного порта. Внутри сетевого уровня, InfiniBand пакеты не требуют информации сетевого уровня и дополнительного заголовка, когда пакеты пересылается внутри одной подсети.

1. Транспортный уровень

Транспортный уровень требуется для доставки пакетов в правильном порядке, разбиение пакета на части, мультиплексирование канала (несколько логических соединений, основанных на одном физическом) и предоставление различных видов транспорта (сервис с надежными соединениями (reliable connection – RC), сервис надежных датаграмм (reliable datagram – RD), сервис с ненадежными соединениями (unreliable connection – UC), сервис ненадежных датаграмм (unreliable datagram – UD), сервис «сырых» датаграмм (raw datagram – RD)). Транспортный уровень обрабатывает сегментацию данных на стороне отправителя и восстановление на стороне получателя. Основываясь на Maximum Transfer Unit (MTU) пути, транспортный уровень разбивает данные на пакеты правильных размеров. Получатель повторно собирает пакет, основываясь на Base Transport Header (BTH), который содержит идентификатор удаленной QP (Queue Pair) и последовательный номер пакета. Получатель подтверждает пакеты и отправитель, получая эти подтверждения, обновляет очередь готовности (Completion Queue - CQ), записывая статус выполненной операции. InfiniBand Architecture предлагает значительное улучшение для транспортного уровня: все функциональности реализованы на аппаратном уровне. InfiniBand определяет несколько транспортных сервисов надежности отправки данных. Таблица 1 описывает каждый из поддерживаемых сервисов.

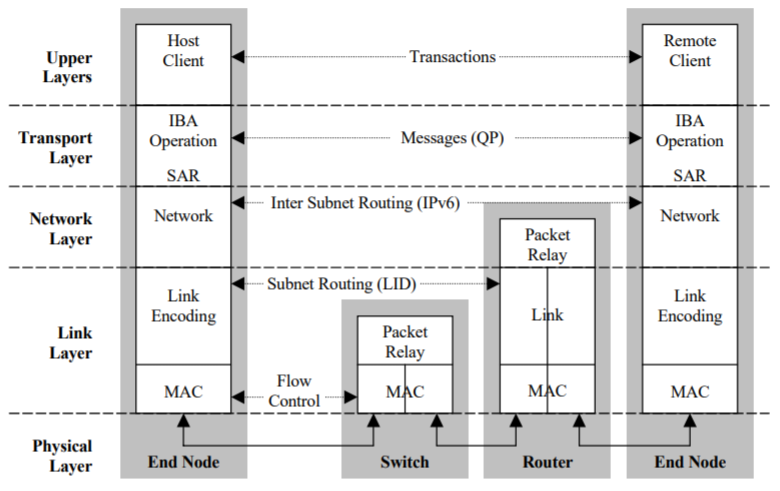


Рис 4. Уровни InfiniBand Architecture.

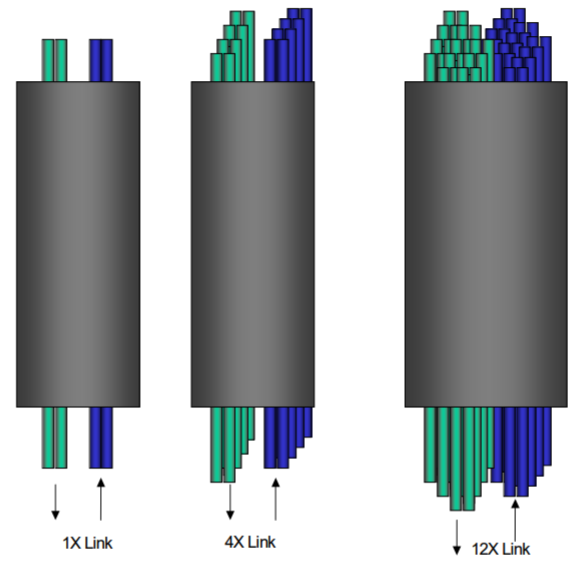


Рис 5. Три скоростных канала, определенных на физическом канале InfiniBand Architecture.

|  |  |
| --- | --- |
| Тип Сервиса | Описание |
| Reliable Connection | Подтверждающий пакеты, ориентированный на соединения |
| Reliable Datagram | Подтверждающий пакеты, мультиплексируемый |
| Unreliable Connection | Неподтверждающий пакеты, ориентированный на соединения |
| Unreliable Datagram | Неподтверждающий пакеты, неориентированный на соединения |
| Raw Datagram | Неподтверждающий пакеты, неориентированный на соединения |

Таблица 1. Типы сервисов транспортного уровня InfiniBand Architecture.

Коммуникационные модели InfiniBand Architecture

Основной целью InfiniBand является уменьшение накладных расходов системы на обработку сетевых данных посредством уменьшения количества копий, ассоциированных с передачей сообщений, и отказа отиспользования ядра операционной системы при отправке сообщения. Это достигается путем предоставления приложениям пользовательского уровня прямого, защищенного доступа к HCA.

InfiniBand Architecture поддерживает два типа коммуникационных семантик: канальную семантику (Send-Receive модель) и семантику доступа к памяти (RDMA модель).

В канальной семантике, каждый запрос на отправку имеет соответствующий запрос на прием на удаленной стороне. Такой подход отражает соответствие «один-к-одному» между каждой операцией отправки и приема. В семантике доступа к памяти используются Remote Direct Memory Access (RDMA) операции. Эти операции неявны для удаленной стороны, так как они не требуют, чтобы дескриптор операции приема был создан. Имеются два типа RDMA операций: RDMA Write и RDMA Read. В случае RDMA Write операций, инициатор напрямую пишет данные в пользовательский буфер, выделенный на удаленном узле. По аналогии, в случае RDMA Read операции, инициатор читает данные из пользовательского буфера, выделенного на удаленном узле.

InfiniBand был разработана с учетом VIA (Virtual Interface Architecture) архитектуры. VIA – это распределенная технология передачи сообщений, которая является аппаратно-независимой и совместима с текущими сетевыми высокоскоростными картами, предоставляет API, который может предоставить высокоскоростную, с низкими задержками связь между коммуницирующими сторонами в кластерных приложениях.

InfiniBand забирает обязанности по контролю траффика из программной части клиента с помощью использования исполняемых очередей. Эти очереди, называемые Work Queues (WQ) создаются клиентом и передаются в InfiniBand для последующего управления. Для каждого коммуникационного канала между устройствами назначается Work Queue Pair (WQP – очередь приема и отправки) для каждой конечной стороны. Клиент добавляет транзакцию в WQ (транзакция называется Work Queue Entry – WQE), которая обрабатывается канальным адаптером из очереди отправки и отправляется на удаленное устройство. Когда удаленное устройство отвечает, канальный адаптер возвращает статус клиенту, через очередь готовности (CQ - Completion Queue).

Клиенты могут добавлять несколько WQEs, а канальные адаптеры буду обрабатывать каждый из этих запросов. Затем канальные адаптеры генерируют CQE (Completion Queue Entry), чтобы предоставить статус для каждой WQE в правильном приоритезированном порядке. Это позволяет клиенту продолжать работу с другими активностями, пока транзакция обрабатывается.

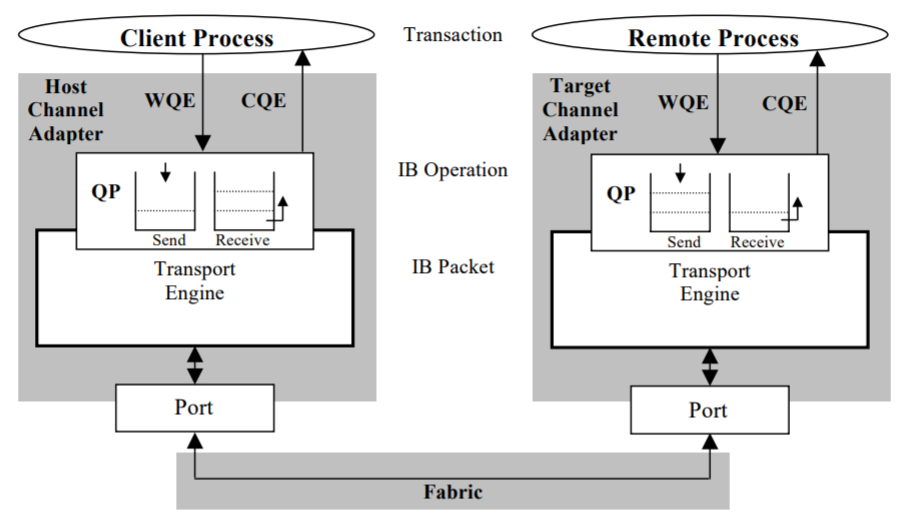


Рис 6. Коммуникационный стек InfiniBand.

Intel® Omni-Path Architecture

Intel® Omni-Path Architecture (OPA) представляет собой новое поколение сетевой фабрики с наследием от Intel® TrueScale продуктовой линейки, основанной на InfiniBand Architecture, и Cray Aries высокоскоростных сетевых карт. Intel OPA разработана для интеграции компонент фабрики с CPU и компонентами памяти, что позволяет обеспечивать низкие задержки и высокую пропускную способность, которые требуются для датацентров следующего поколения. Интеграция фабрики использует преимущества подсистем обработки, кэширования и памяти, а также локальность инфраструктуры связи, обеспечивая быстрое внедрение аппаратных нововведений.

Первые реализации продуктов, основанных на Intel® OPA, фокусируются на суперкомпьютерные технологии, т.е. на высокопроизводительные вычислительные среды. Однако, Intel® OPA обычно применяется к классам датацентров, требующих масштабируемых и тесно связанных ресурсов CPU, памяти и хранилищей данных.

Intel® OPA определяет 1 и 2 уровни модели OSI, которые обеспечивают сетевое соединение между элементами для энергоэффективных суперкомпьютерных систем (к примеру, основанные на семействе продуктов Intel® Xeon Phi), критически важных корпоративных компьютерных систем (к примеру, основанные на Intel® Xeon™ процессорах) и недорогих серверов для датацентров (к примеру, использующие Intel® Atom™ процессоры).

Чтобы обеспечить максимальную масштабируемость систем, как в HPC, так и для датацентров, существенно повышена надежность фабрики путем объединения механизмов повторной отправки на канальном уровне (обычно используемых в HPC фабриках) и end-to-end повторной отправкой (которые используются в традиционных сетях). Сетевая адресация 2 уровня модели OSI расширена для учета систем с более чем 10 миллионов конечных точек соединения (endpoint), что позволяет использовать высокую масштабируемость для датацентров на годы вперед. Чтобы обеспечить поддержку более широкого числа топологий, Intel® OPA предоставляет механизмы для пакетов для изменения виртуальных полос (virtual lanes – VLs) по мере и прохождения через фабрику. В дополнение, высокоприоритетные пакеты способны удерживать пакеты с меньшим приоритетом для обеспечения наиболее предсказуемой производительности системы, в особенности при одновременном запуске нескольких приложений. Также предоставляется механизм разделения фабрики для изоляции трафика между запускаемыми задачами и между пользователями.

Элементы Intel® Omni-Path Architecture

Intel® OPA состоит определяет следующие коммуникационные элементы:

* Host Fabric Interface (HFI)

Каждый узел соединяется с фабрикой через HFI. HFI – это мост между процессором на узле и фабрикой. Минимально, HFI состоит из логики, которая необходима, чтобы реализовать физический и канальный уровни архитектуры фабрики, так что узел может быть присоединен к фабрике и способен обмениваться пакетами с другими серверами или устройствами. HFI может включать специализированную логику для исполнения и ускорения более высокоуровневых протоколов. HFI должен поддерживать логику, необходимую, чтобы отвечать на сообщения от сетевых компонент управления.

* Коммутатор (Switch)

Коммутаторы Intel® OPA являются устройствами 2-го уровня OSI модели и действуют как механизм перенаправления внутри одиночной Intel® OPA фабрики. Intel® OPA отвечают за QoS (Quality of Services) функциональности, такие как адаптивная маршрутизация (adaptive routing) и балансировка нагрузки (load balancing), а также реализуют Intel® OPA функциональности по управлению перегрузками (congestion management). Коммутаторы централизованно управляются ПО менеджера фабрики (Fabric Manager - FM) и каждый коммутатор включает Management Agent (MA) для обработки транзакций управления. Централизованное управление означает, что конфигурация каждого коммутатора настраивается менеджером фабрики, что включает в себя настройку таблиц пересылки для поддержки специфичных топологий фабрики, конфигурирование QoS параметров и предоставление альтернативных маршрутов для адаптивной маршрутизации. Все Intel® OPA коммутаторы должны содержать MA для поддержки коммуникаций с Intel® OPA FM.

* Менеджер фабрики (Fabric Manager)

Intel® OPA фабрика централизованно управляется и поддерживает модель избыточности (redundant) для менеджеров фабрики, которые управляют каждым устройством (то есть HFI, коммутаторами) в фабрике через MA, которые ассоциируются с теми устройствами. Основная FM в модели избыточности выбирается во время процесса инициализации фабрики. Основной FM отвечает за:

1. Обнаружение топологии фабрики;
2. Установление идентификаторов фабрики и другие значения, необходимые для функционирования фабрики;
3. Создание и заполнение таблицы пересылок коммутатора;
4. Поддержание базы данных Fabric Management;
5. Мониторинг использование фабрики, производительности и коэффициент ошибок.

Фабрика управляется путем отправки пакетов управления через фабрику. Эти пакеты являются внутриполосными, т.е. отправляются через те же самые физические среды, как и обычные сетевые пакеты, используя специально отведенные буферы на специальной VL (VL15). Эта специальная VL для управления может быть сконфигурирована, чтобы функционировать с включенным или выключенным управлением потока. Без управления потока, пакеты управления не будут обработаны, если ресурсы очереди не доступны на порту. Двухсторонние протоколы, обеспечивающие надежность передачи данных, используются для обнаружения потерянных пакетов.

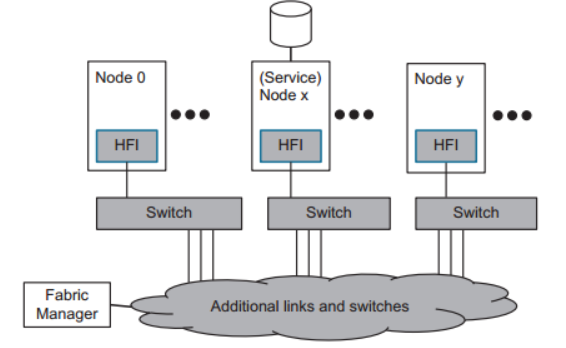


Рис 7. Элементы Intel® Omni-Path Architecture.

Уровни Intel® Omni-Path Architecture

Omni-Path Architecture разбивается на несколько уровней, где каждый уровень работает независимо от других. С сетевой точки зрения Omni-Path достаточно точно вписывается в эталонную модель OSI с одним небольшим нюансом: в описании протокола используется термин «полуторный уровень», отвечающий за надежную доставку объектов второго уровня, контроль потока и соединения. В ведении второго уровня остается адресация, коммутация и выделение ресурсов.

1. Физический уровень (Layer 1)

Использует существующие Ethernet и InfiniBand стандарты физического уровня.

1. Уровень канальной передачи (Layer 1.5)

Уровень канальной передачи (LT, Link Transfer) служит интерфейсов между Физическим и Канальным уровнями. LT уровень сегментирует пакеты фабрики (FP, Fabric Packets) на 64-битные сегменты, к ним присоединяется бит типа (65-ый бит) и получается, так называемый, флит (FLIT, Flow Control Digits). Затем 16 FLITs группируются в пакеты канальной передачи (LTP, Link Transfer Packet) для обеспечения надежности транспортировки 16 FLITs, на которые был разбит FP, и контрольной информации по каналу. Каждый LTP пакет защищен с помощью канального LCRC (Link Cyclic Redundancy Check), и выполняется повторная отправка LTP пакетов, когда происходят ошибки. LTP пакет может содержать FLITs с нескольких FP. Каждый LTP пакет может быть отправлен по одной из четырех полос, которые предоставляются Физическим уровнем.

Контрольные (Control) FLITs используются для управления протоколом повторной отправки. Командные (Command) FLITs используются для возврата кредитов управления потока VL передающей стороне.

FP FLITs и Командные FLITs могут быть отправлены в одном LTP пакете. Контрольные FLITs могут быть отправлены только в специальных нулевых LTP пакетах и не являются частью какого-либо пакета фабрики. Холостые (Idle) FLITs вставляются в постоянно отправляемые LTP пакеты, когда нет, доступных для отправки, FP FLITs.

LTP пакеты содержат 16 FLITs и, ассоциируемые с каждым FLIT, биты типа для отправки по каналу. В дополнении к 16 FLITs каждый LTP имеет два бита кредита канала VL и 14 битов LCRC, который охватывает весь контент всего LTP пакета. Общий размер LTP пакета составляет 128 байт полезной нагрузки (16 FLITs) и дополнительные 4 байта (16 битов типа для каждого FLIT, 14-битный CRC и 2 бита для кредита VL), что обеспечивает эффективность передачи данных, равную 64/66. Имеется два типа LTP пакетов. Надежные LTP пакеты содержат FP FLITs и VL кредиты вернувшихся FLITs и хранятся в буфере повторной отправки в течение периода времени, который достаточно длинный, чтобы гарантировать, что отсутствие запроса повторной отправки означает, что он был успешно принят удаленной стороной. Нулевые LTPs не потребляют буфер повторной отправки и никогда не передаются повторно. Они различаются с помощью Контрольного FLIT, который задает конкретную операцию в протоколе повторной передачи.

Механизмы, реализованные на Уровне 1.5:

1. Intel® Omni-Path Packet Integrity Protection (PIP) – Защита целостности пакетов

Intel® Omni-Path PIP используется для улучшения надежности передачи данных по каналу. Когда возникает ошибка CRC проверки, запрос на повторную отправку, содержащий последовательный номер LTP пакета с ошибкой, отправляется на удаленную сторону, информируя ее о повторной отправке указанного LTP пакета с ошибкой и всех последующих LTP пакетов. Принимающая сторона отбрасывает все LTP пакеты, пока не начнется прием пакетов повторной передачи, который указан в нулевом LTP пакете, который запрашивает повторную передачу. В протоколе повторной передачи используются подразумеваемые подтверждения для уменьшения накладных расходов. После инициализации канала, отправитель посылает специальный маркер о повторной отправе в нулевой LTP пакете, который означает, что посылка надеждых LTP пакетов начнется немедленно. В ответ, удаленная сторона посылает специальный одноразовый round-trip маркер в нулевом LTP, чтобы сообщить отправителю о завершении приема первого round-trip. До тех пора пока запрос о повторной отправке не получен, все пакеты считаются успешно принятыми удаленной стороной.

1. Intel® Omni-Path Traffic Flow Optimization (TFO) and Interleave – Оптимизация контроля трафика и чередование

Link Transfer Layer разрешает, чтобы FLITs из различных пакетов на различных VLs чередовались внутри LTP пакета и между LTP пакетами, когда они отправляются по каналу. Это дает более лучшее использование канала, меньшие задержки для высокоприоритетных пакетов. FP, использующий высокоприоритетный VL и поступающий на точку выхода канала, может вытеснить незавершенный FP, чтобы минимизировать задержку приоритетного FP, то есть, незавершенная передача FP приостанавливается, чтобы обеспечить передачу пакета с более высоким приоритетом. Как только FP с более высоким приоритетом будет передан, передача приостановленного пакета возобновляется. FP с низким приоритетом может быть выгружен несколько в точке выхода канала. Точка выхода канала контролирует общее время, в течение которого FP с низким приоритетом задерживается путем приоритетного прерывания несколькими высокоприоритетными FPs, и позволяет выполнить FP с низким приоритетом, если превышен лимит, если превышен лимит, настроенный менеджером фабрики. Пузыри в FP определяются как отсутствие доступных FLITs для незавершенного FP в точке выхода канала. Если посылка FP по какой-либо причине прерывается пузырями, FLITs из второго пакета может использовать канал вместо распространения Idles на канале. В этом случае замещенный пакет может иметь одинаковую или более низкую приоритетность. Когда FLITs снова доступны для первого пакета, точка выхода канала может вернуться к передаче первого пакета или дождаться завершения второго пакета.

1. Virtual Lane Credit Management – Управление кредитам виртуальных каналов

Сторона передачи канала информируется об общем пространстве физического буфера (информируемый размер - в FLITs) на удаленной стороне как часть процесса инициализации канала. Сторона приема рассматривает пространство как единый пул для всех VL. Передающая сторона управляет этим пространством на основе VL. В дополнение к одному VL управления поддерживается до 31 FP VL. Для каждого VL поддерживается выделенное пространство, а также общее пространство для всех VL. Соотношение фиксированного к общему пространству и выделенным размером пространства VL может быть динамически изменено менеджером фабрики. Для каждого VL подтверждения возвращаются в единицах по 8 FLITs как только они удаляются из пула буферов для конкретного VL. Эти подтверждения перемещаются по каналу в 2-битном поле VL-кредитования в каждом LTP. 2 бита из 4 последовательных LTP объединяются в 8-битное поле, которое используется для указания VL и номер 8 возвращаемых FLITs. Существуют также дополнительные Command FLITs, которые могут использоваться для возврата значения кредитов VL по каналу. 2-битное поле кредита VL LTP и Command FLITs передаются во время последовательности повторных передач, так что инкрементные значения кредита VL не теряются, когда возникают ошибки канала передачи.

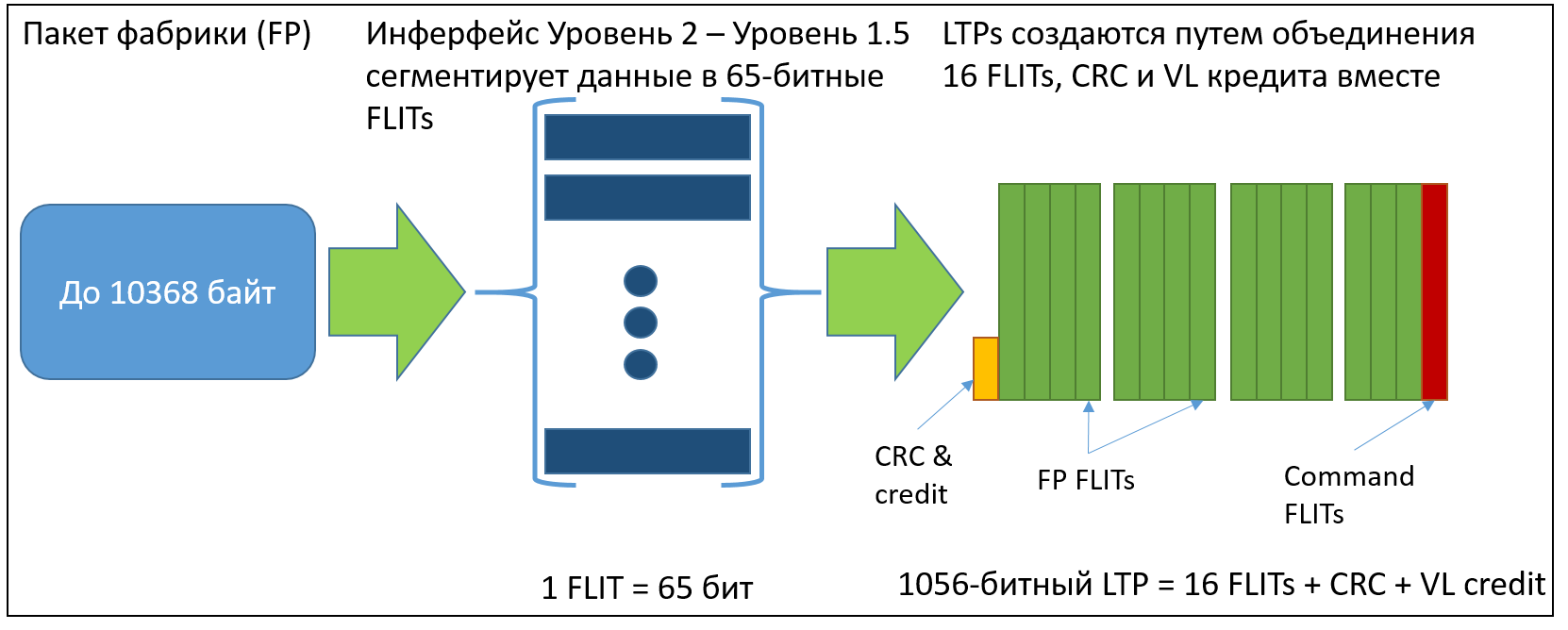


Рис 8. Сегментация FP – FLITs - LTP Intel® Omni-Path Architecture.

1. Канальный уровень (Layer 2)

Intel® OPA Канальный уровень разработан для огромных масштабируемых систем. Пакеты канального уровня используют 24-битную адресацию, а также оптимизированные форматы для небольших систем. До 10 килобайт может быть передано в одно пакете после учета самого большого заголовка транспортного уровня. Service Channels (SCs) и Virtual Lanes (VLs) предоставляют строительные блоки для поддержки широкого класса топологий, а также для реализации Quality of Service (QoS) функциональностей.

Quality of Service (QoS). В рамках Intel® OPA фабрики QoS предоставляет ряд возможностей, в том числе разделение задач/распределение ресурсов; разделение услуг/распределение ресурсов; разделение трафика приложений в рамках данной задачи; протокол (то есть, запрос/ответ); механизм избегания взаимоблокировки; приоритезация трафика и распределение полосы пропускания; оптимизация дрожания задержки путем приоритезации трафика.

Intel® OPA предоставляет очень гибкие механизмы для QoS через Виртуальные Фабрики (vFabrics, Virtual Fabrics), Классы Трафика (TCs, Traffic Classes), Уровни Сервиса (SLs, Service Levels) и Виртуальные Полосы (VLs, Virtual Lanes). В сердце QoS лежит SC механизм, который используется для дифференцирования пакетов (FP) в рамках фабрики. Для поддержки широкого спектра топологий фабрики и конфигураций, назначение SC управляется с помощью менеджера фабрики и SC конкретного пакета фабрики может изменится по мере прохождения фабрики для маршрутизации в зависимости от возникновения взаимоблокировок.

Операции, выполняемые операция приложениями и системными администраторами, централизованы вокруг vFabrics. vFabric – это пересечение множества портов фабрики и один или более протоколов уровня приложений. Множество QoS функциональностей и политик безопасности устанавливается системным администратором для каждой vFabric. Каждая vFabric ассоциируется с классов трафика для QoS и разделение (Partition) для безопасности.

Классы трафика представляет группу уровней сервиса (SLs), которые будут использоваться данным транспортным уровнем или приложением. Некоторые транспортные уровни могут использовать несколько QoS уровней, чтобы избежать взаимную блокировку (такие как разделение запросов и ответов в определенных протоколах), пока другие могут использовать преимущество QoS уровней для разделения высокоприоритетного управляющего трафика от низкоприоритетного трафика с данными. Транспортные уровни могут ассоциировать классы трафик с единственным уровнем сервиса. Intel® OPA позволяет иметь до 32 классов трафика, но 4-8 является наиболее типичной конфигурацией. Классы трафика реализуются через сквозную (end to end) концепцию уровней сервиса. Классы трафика могут охватывать множество уровней сервиса, но уровень сервиса может быть назначен только к одному классу трафика. Intel® OPA поддерживает до 32 уровней сервиса, но 4-8 является наиболее типичной конфигурацией. Уровни сервиса – это самый низкий уровень QoS концепции, который виден транспортному уровню OPA и приложениям.

Каналы Сервисов (SC, Service Channel), лежащие в основе уровней сервиса, дифференцируют пакеты различных уровней сервиса как только они проходят через фабрику. Канал сервиса – это только QoS идентификатор, содержащийся в пакетах фабрики, который уменьшает накладные расходы пакета. В некоторых топологиях фабрики, уровни сервиса могут охватывать множество каналов сервиса, но канал сервиса может быть назначен только на один уровень сервиса. Intel® OPA поддерживает 32 канала сервиса, однако, SC15 выделен под внутриполосного менеджмента фабрики.

Для каждой конечной точки соединения (endpoint) HFI уровни сервиса отображаются на каналы сервиса через SL2SC таблицы при передаче (отображение каждого уровня сервиса на канал сервиса) и SC2SL таблицы (отображение входящих каналов сервиса на данный уровень сервиса с возможно несколькими каналами сервиса, отображенными на тот же уровень сервиса). Рисунок 9 показывает пример использования класса трафика, уровня сервиса и канала сервиса. В этом примере две конечные точки HFI соединены через коммутатор, предоставляющий маршрут из 8 сетей перехода (hop) через фабрику. Два класса трафика используются, один – для запрос/ответ протокола (к примеру, PGAS модель), назначенный на TC0, другой – для сетевой протокол хранилища данных, назначенный на TC1. Запрос/ответ протокол на TC0 требует два уровня сервисов (SL0 и SL1), сетевой протокол хранилища данных на TC1 требует только один уровень сервиса (SL2). Каждому уровню сервиса назначается пара каналов сервиса (SC0/SC1, SC2/SC3 и SC4/SC5) для избегания взаимной блокировки в фабрике, которая обычно используется в топологии тор. Когда пакеты переходят через фабрику, канал сервиса может изменять канал за каналом. Однако, уровень сервиса и класс трафика, видные для транспортного уровня и приложений, являются сквозными (end to end).

Внутри определенного канала, каналы сервиса разделяются на виртуальные полосы (Virtual Lanes). Виртуальные полосы предоставляют выделенные буфера приема для входящих пакетов фабрики. Виртуальные полосы также используются для разрешения взаимных блокировок маршрутизации. Intel® OPA поддерживает до 32 виртуальных полос, таким образом действительное количество поддерживаемых виртуальных полос будет зависеть от реализации. Intel® OPA поддерживает отображение каналов сервиса на виртуальные полосы, так что могут поддерживаться гетерогенные конфигурации фабрики. SC15 отображается на VL15 для внутриполосного менеджмента фабрики. Реализации могут выбрать поддержку менее, чем 32 виртуальных полос или могут быть сконфигурированы, оптимизировав количество буферизации для каждой виртуальной полосы путем уменьшения доступного количества виртуальных полос.

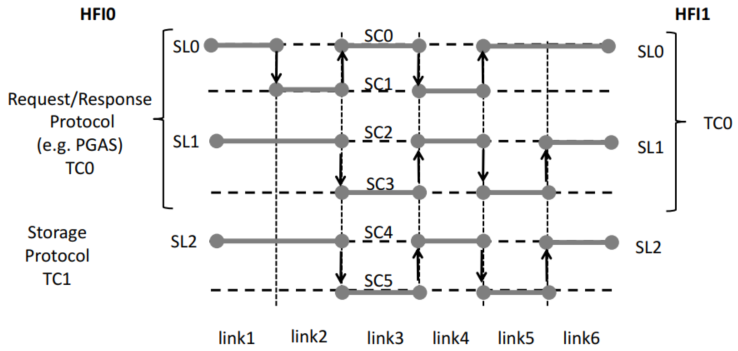


Рис 9. Пример использования классов трафика (TC), уровней сервиса (SL) и каналов сервиса (SC) в топологии с предотвращением взаимной блокировки маршрутизации из-за кредитов.

Каждый канал сервиса передает трафик одного уровня сервиса в одном классе трафика, и менеджер фабрики конфигурирует как каналы сервиса отображаются на ресурсы виртуальных полос на каждом порту. Огромное количество каналов сервиса помогает поддерживать производительность на высоких уровнях использования, и отображение каналов сервиса на независимые виртуальные полосы может предоставить независимый каналы через фабрику. Таким образом, Intel® OPA обширно использует каналы сервиса для предотвращения взаимных блокировок маршрутизации и протокола и для предотвращения «head-of-line blocking» между классами трафика. Однако, практические ограничения могут быть причиной, что данная реализация поддерживает меньшее количество виртуальных полос на большем количестве каналов. В этих случаях несколько уровней сервиса могут разделять виртуальную полосу, и менеджер фабрики отвечает за конфигурирование какие уровни сервиса могут корректно разделять виртуальную полосу и как как уровни сервиса разделяют виртуальную полосу, так что QoS характеристики могут быть соблюдены.

Менеджер фабрики так же конфигурирует как передача пакетов через виртуальную полосу запланирована через конфигурируемый VLArbitration алгоритм. В дополнение, преимущество на отправку пакетов моет быть сконфигурировано, чтобы разрешить высокоприоритетному трафику упредить менее приоритетные пакеты. Это дает возможность уменьшить возможность возникновения «head-of-line blocking» феномена для высокоприоритетного трафика.

Управление перегрузками (Congestion Management). Intel® OPA использует многогранный подход к управлению перегрузками. Адаптивная маршрутизация и дисперсионная маршрутизация предоставляют балансировку нагрузки. Адаптивная маршрутизация идентифицирует перегруженные межсетевые каналы коммутатора и динамически настраивает маршрутизацию трафика, чтобы лучше использовать другие каналы в фабрике. Чтобы минимизировать влияние на транспортный уровень, которые не подготовлены для доставки пакетов вне очереди. Этот механизм ограничивает его частоту настройки.

В свою очередь, дисперсионная маршрутизация вероятностно распределяет трафик между несколькими маршрутами через фабрику или даже между несколькими виртуальными полосами внутри одного маршрута. Дисперсионная маршрутизация использует несколько путей (multipathing), которая определяет несколько путей между парами конечных точек соединения так, что источник может распространять его трафик между несколькими путями. Это уменьшает образование перегрузок, которые могут возникнуть в результате несбалансированного трафика. Поддержание правильной последовательности доставки не определено между пакетами, которые используют различные пути. Если правильная последовательность доставки необходима между пакетами, то источник должен послать пакеты по тому одному пути или использовать другие механизмы, не гарантирующие правильную последовательность доставки или способные восстановить доставку вне очереди. Intel® OPA не определяет как конечные точки соединения должны выбирать путь для отправки пакета. Конечные точки соединения могут использовать любые из доступных путей, если они решают задачу предоставления правильной последовательности доставки.

Когда эти техники работают, то они позволяют избегать перегрузки в промежуточных точках в фабрике, балансируя использованием всех каналов для моделей трафика, которые не выполняют переподписание (oversubscription) любых конечных точек соединения. Однако, некоторые модели трафика выполняют переподписание некоторых конечных точек соединения. В этих случаях, многие источники отправляют данные к одной конечной точке получения со скоростью, превосходящей пропускную способность канала до удаленной стороны. Эта модель трафика может быть причиной деревьев перегрузок, которые формируются в виде очередей, заполняемые фабрику из-за управления потоком трафика на уровне канала. Деревья перегрузок не являются неотъемлемой проблемой. Однако, они часто блокируют прохождение пакетов к незагруженным удаленным сторонам. Intel® OPA определяет протокол уведомления о явных перегрузках, который маркирует пакеты, проходящий через загруженные порты коммутатора. Когда пакет достигает свой пункт назначения, обратное уведомление возвращается источнику, чтобы заставить источник уменьшить пропускную способность пакетов до этого адресата. Это может обеспечить лучшую справедливость по отношению к отправителям, а также уменьшить влияние на другие потоки трафика, которые могут разделять те же виртуальные полосы на тех же каналах, на которых возникла перегрузка. Со временем, источник начнет постепенно увеличивать пропускную способность, и либо явное уведомление о перегрузке приведет к тому, что он продолжит работу с ограниченной пропускной способностью, либо он будет возвращаться к полной пропускной способности полосы.

Разделения (Partitions). Разделения – это механизм изоляции, который работает на канальном уровне, для каждого пакета фабрики, связанного с одни разделом. Разделения предоставляет изоляцию для группы конечных точек соединения, которые являются членами разделения для всех типов трафика (то есть, всех транспортных уровней). Однако, не мешает транспортному уровню обеспечивать более качественную защиту. Разделения в Intel® OPA фабрике содержит группу конечных точек соединения Intel® OPA. Коммуникации разрешены внутри разделения и не возможны для конечных точек, которые не находятся внутри разделения. Это позволяет использовать разделения для обеспечения изоляции между приложениями, запущенными в фабрике или между пользователями в фабрике. Отдельные конечные точки могут быть идентифицированы как полный или ограниченный член данного раздела. Полным членам разрешено общаться с любым членом разделения, но ограниченным членам разрешено общаться только с полными членами. Этот механизм позволяет фабрике иметь общие службы, такие как управление или общую глобальную файловую систему, при сохранении изоляции между разделениями без обслуживания. Такие службы часто требуют, чтобы все конечные точки были членами разделения для этой общей службы. Делая провайдеров общих ресурсов полными членами и клиентов – ограниченными членами, клиенты могут получить доступ к сервису, в то же время не позволяя клиентам напрямую общаться друг с другом. Каждая конечная точка является членом хотя бы разделения управления и может быть членом нескольких разделений. Обычно конечная точка является членом как минимум одного разделения для приложения. Когда головной узел имеет несколько конечных точек, каждая конечная точка может иметь членство в разных разделениях. Нет никаких архитектурных ограничений относительно того, какие конечные точки могут быть членами какого-то разделения. Например, разделения могут перекрываться, и разделения не обязательно должны быть связаны с физической топологией ткани. Безопасность разделений обеспечивается в пограничном порту коммутатора, подключенного к HFI. Механизмы безопасности гарантируют, что источник отправляет пакеты только в разделениях, членом которых он является, а пакеты доставляются только конечным точкам в том же разделении. Разделения создаются и управляются менеджером фабрики. Он инициализирует регистры и таблицы, используемые для обеспечения безопасности разделения и изменяет их, если разделения переопределены. Программное обеспечение, запущенное на головных узлах, не контролирует регистры безопасности и таблицы безопасности.

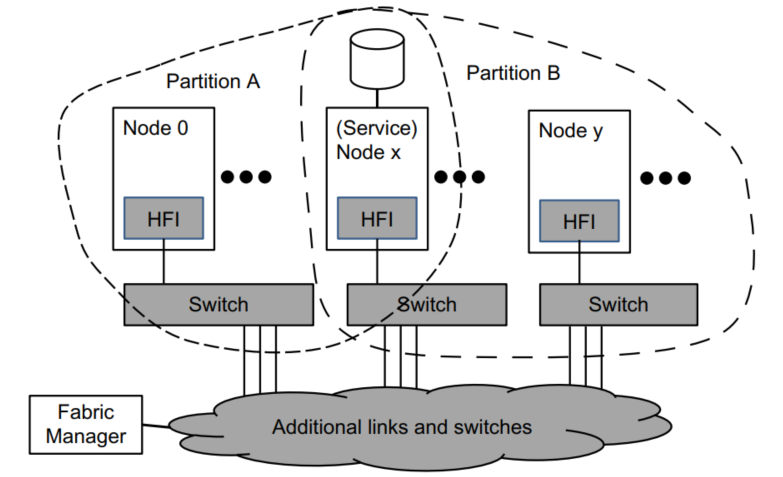


Рис 10. Intel® OPA разделения.

1. Транспортный уровень (Layer 4)

Несколько транспортных уровней могут быть инкапсулированы в пакеты канального уровня. Эти транспортные слои оптимизированы для общих моделей использования в HPC среде и датацентрах и несут ответственность за перенос семантики пользователя и предоставление сквозной (end-to-end) надежности. Все текущие транспортные уровни предоставляют инвариантный CRC (ICRC) для каждого пакета, который охватывает поля заголовка канального и транспортного уровня. При потере или повреждении пакетов протокол сквозной надежности будет повторно передавать пакеты. На транспортном уровне предоставляются программные модели для предоставления пользователю сетевого API. Три ключевых слоя программного обеспечения включают в себя PSM, OFED-Verbs и OpenFabrics Alliance (OFA) Open Fabrics Interface (OFI).

1. Performance Scaled Messaging (PSM)

PSM – это библиотека пользовательского уровня, которая предоставляет API для надежного транспортного уровень фабрики для Intel® Omni-Path HFI. PSM API предоставляет семантику согласованных очередей (Matched Queue - MQ), которая является строительным блоком для сопоставления тегов в MPI. PSM API был расширен для Omni-Path Architecture, чтобы предоставлять поддержку сопоставления тегов размером 96 бит, что позволяет поддерживать 32-битные пользовательские теги, 32-битную информацию об исходящем ранке и 32-битный контекст коммуникатора. Эти изменения позволяют повысить масштабируемость по сравнению с предыдущей версией библиотеки PSM, которая поддерживала теги размером до 64 бит. Примитивы для передачи сообщений, предоставляемые PSM, реализуют семантику точка-точка (point-to-point). Реализация PSM разработана для масштабирования до порядка миллионов MPI рангов.

Коллективные MPI операции получаются путем использования точка-точка примитивов отправки и приема, использую оптимизированные алгоритмы, которые могут быть выбраны из параметров, таких как размер сообщения, размер коллективного коммуникатора и топологии. Дополнительно, PSM предоставляет API для управления механизмом активных сообщения (Active Messages - AM), которые может быть использован для разработки произвольных протоколов связи с использованием парадигмы активных сообщений. AM используется для реализации модели программирования PGAS с использованием API OpenSHMEM, работающего поверх GasNET.

1. OFED Verbs

Intel® Omni-Path HFI полностью поддерживает Verbs интерфейс. Поддерживаются UD, UC и RC пары очередей (Queue Pairs – QP). Разделяемая очередь приема (Shared Receive Queue – SRQ) также поддерживается. Предоставляются стандартные Verbs интерфейсы к библиотекам уровня пользователя и ядра. Все стандартные Verbs протоколы управления и производительности поддерживаются. В дополнении к поддерживаемым 2 и 4 килобайтным MTU (Maximum Transfer Unit) у InfiniBand, Intel® OPA определяет 8 килобайтный MTU.

Высокопроизводительные коммуникационные интерфейсы общего назначения

OpenFabrics Interfaces

Интерфейсы OpenFabrics (OpenFabrics Interfaces – OFI) – это фреймворк, который фокусируется на предоставлении коммуникационных сервисов приложениям. OFI специально разработан для удовлетворения требований к произодительности и масштабируемости HPC приложений, таких как MPI, SHMEM, PGAS, DBMS и корпоративных приложений, работающих в тесно связанной сетевой среде.

Libfabric – это библиотека, которая определеяет и реализует API пользовательского пространства OFI и, как правило, является единственным программным обеспечение, с которым приложения напрямую связаны. API библиотеки libfabric не зависит от сетевых протоколов, а также от реализации определенных сетевых устройств, над которым он может быть реализован.

Libfabric предназначен для выравнивания сервисов фабрики с потребностями приложений, обеспечивая плотную семантическую подгонку между приложениями и нижележащим оборудованием фабрики.

Архитектура

Рисунок 11 демонстрирует архитектуру двух основных компонентов OFI, библиотеки libfabric и OFI провайдера, показанных между приложениями с поддержкой OFI и гипотетической сетевой картой (Network Interface Card – NIC), которая поддерживает обработку прямого I/O.

Библиотека libfabric определяет интерфейсы, используемые приложениями, и предоставляет некоторые общие службы. Однако основная часть реализации OFI находится в провайдерах. OFI провайдеры подключаются к libfabric и обеспечивают доступ к оборудованию фабрики и ее сервисам. Поставщики часто связаны с конкретным аппаратным устройством или сетевым адаптером.

Благодаря структуре libfabric, приложения получают непосредственный доступ к реализации провайдера для большинства операций, чтобы обеспечить минимально возможные задержки программного обеспечения.

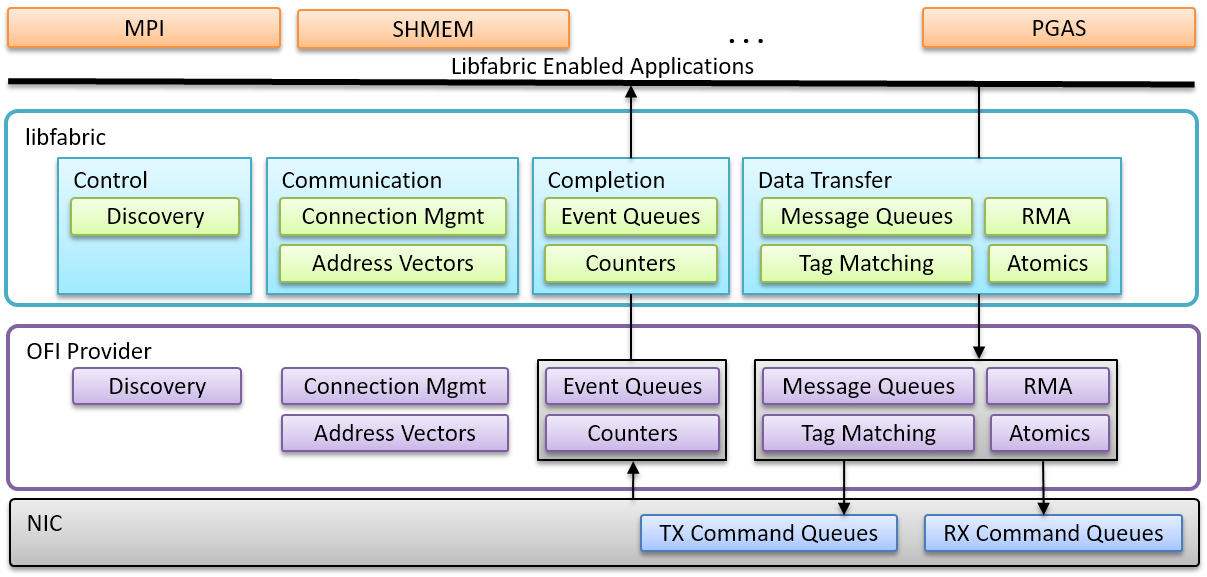


Рисунок 11. Архитектура libfabric и провайдера OFI, расположенная между приложениями и гипотетическим сетевым адаптером.

Как показано на рисунке 1, сервисы libfabric можно сгруппировать в четыре основные службы.

1. Контрольные службы

Эти службы используются приложениями для обнаружения информации о типах коммуникационных услугах, доступных в системе. Например, система обнаружения укажет какие фабрики достижимы с локального узла и какой тип коммуникаций каждая фабрика предоставляет.

Службы обнаружения позволяют приложению запрашивать определенные функции или возможности, например, желаемую модель коммуникаций от нижележащего провайдера. В ответ провайдер может указать, какие дополнительные возможности может использовать приложение, без отрицательного влияния на производительность или масштабируемость, а также требования о том, как приложение может наилучшим образом использовать базовое оборудование. Провайдер указывает последний, установив биты режима, которые кодируют ограничения на использование приложения интерфейсом. Такие ограничения обусловлены соображениями производительности, основанными на внутренних функциях реализации конкретного поставщика.

Результатом процесса обнаружения является то, что провайдер использует запрос приложения для выбора пути к программному обеспечению, который лучше всего подходит как для потребностей этого приложения, так и для ограничений провайдера.

1. Коммуникационные службы

Эти службы используются для установления связи между узлами. Они включают в себя вызовы для установления соединений (управление соединениями), а также функции, используемые для управлениями конечными точками без установления соединения (адресные векторы). Коммуникационные интерфейсы предназначены для абстрагирования специфических деталей фабрики и оборудования, используемых для подключения и настройки конечных точек соединений. Однако, векторы адресов предназначены для минимизации объема памяти, необходимой для хранения данных адресации для потенциально миллионов удаленных одноранговых узлов.

1. Службы оповещения о готовности

Libfabric предоставляет асинхронные интерфейсы, а службы завершения используются провайдером для прямого отчета о результатах предыдущих асинхронных операций. О завершении можно сообщить либо с помощью очередей событий, либо с помощью легковесных счетчиков.

Записи в очередях событий предоставляют сведения о завершенной операции в нескольких форматах, которые приложение может выбрать, чтобы свести к минимуму данные, которые должны быть предоставлены провайдеров. Счетчики просто сообщают количество выполненных операций.

1. Службы передачи данных

Службы передачи данных представляют собой наборы интерфейсов, разработанных по различным парадигмам связи. На рисунке 1 показаны четыре базовых набора интерфейса передачи данных. Эти службы передачи данных предоставляют приложениям прямой доступ к реализации провайдером соответствующей службы.

Интерфейсы передачи данных предназначены для устранения ветвей, которые произойдут в реализации поставщика, и уменьшают количество ссылок на память, например, позволяя ему перематывать командные буферы для дальнейшего сокращения количества команд, выполняемых при передаче.

1. Очереди сообщений предоставляют возможность отправлять и получать данные, в которых сохраняются границы сообщений. Они действуют как FIFO, причем сообщения, поступающие с удаленного отправителя, сопоставляются с очередью запросов на получение в порядке их получения провайдером на локальном узле.
2. Механизм соответствия меток (tag matching) аналогичен очередям сообщений, поскольку оно поддерживает границы сообщений, но отличается тем, что принятые сообщения направляются к очереди запросов на получение после выполнения сранения меток, которые переносятся в сообщении.
3. Передача с удаленным доступом к памяти (Remote Memory Access – RMA) позволяет приложению записывать данные из локальной памяти непосредственно в указанную ячейку памяти целевого процесса или считывать данные в локальную память непосредственно из указанной ячейки памяти целевого процесса.
4. Атомарные операции аналогичны передачам RMA, поскольку они позволяют осуществлять прямой доступ к указанному местоположению памяти целевого процесса, но отличаются тем, что позволяют манипулировать значением, записанным в этой памяти, например, увеличивать или уменьшать его.

Объектная модель

В основе архитектуры libfabric лежит объектно-ориентированная концепция. С высокоуровневой точки зрения индивидуальные службы фабрики связаны набором интерфейсов. Например, службы RMA доступны с использованием набора четко определенных функций. Наборы интерфейсов связаны с объектами, предоставляемые libfabric. Связь между объектом и набором интерфейсов примерно такая же, как и отношение между объектно-ориентированным классом и его функциями-членами, хотя фактическая реализация отличается по причинам производительности и масштабируемости.

Объект настраивается на основе результатов служб обнаружения. Чтобы обеспечить оптимальные пути программного обеспечения между программным и аппаратным оборудованием, провайдеры динамически связывают объекты с наборами интерфейсов на основе режимов, поддерживаемых провайдером, и возможностей, запрашиваемых приложением.

На рисунке 12 показан высокоуровневая модель отношений родитель-потомок между объектами libfabric.

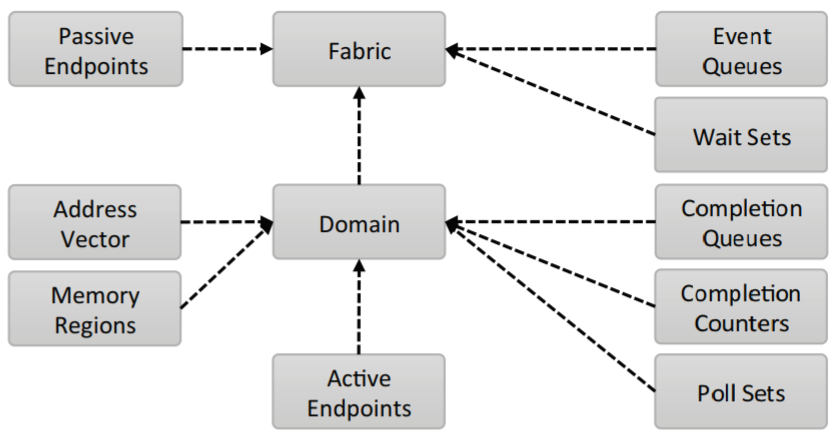


Рисунок 12. Объектная модель libfabric.

1. Фабрика (Fabric): Фабрика представляет собой набор аппаратных и программных ресурсов, которые имеют доступ к одной физической или виртуальной сети. Все сетевые порты в системе, которые могут взаимодействовать друг с другом через фабрику, принадлежащие к одному и тому же домену фабрики. Фабрика не только включает в себя локальные и удаленные сетевые карты, но и соответствующее программное обеспечение, коммутаторы, маршрутизаторы и любые необходимые компоненты управления сетью или подсетями.
2. Домен (Domain): Домен представляет логическое соединение в фабрике. Например, домен может отображаться в физический или виртуальный сетевой адаптер. Домен определяет границу, в пределах которой могут быть связаны ресурсы фабрики. Каждый домен принадлежит к одной фабрике.

Свойства домена описывают, как будут использоваться, связанные с ним, ресурсы. Атрибуты домена включают информацию о модели использования потоков приложением и о том, как ресурсы фабрики могут быть распределены между потоками. Он также определяет взаимодействия, которые происходят между конечными точками соединения (endpoints), очередями событий готовности, счетчиками готовности и адресными векторами. Цель заключается в том, чтобы приложение передавало достаточно информации, что провайдер мог выбрать наиболее оптимальную реализацию, адаптированную к потребностям приложения.

1. Пассивная конечная точка соединения (Passive Endpoint): Пассивные конечные точки соединения используются протоколами, ориентированными на соединение, для прослушивания входящих запросов на соединение, концептуально эквивалентных прослушивающим сокетам.
2. Активная конечная точка соединения (Active Endpoint): Активная конечная точка соединения (или, просто, конечная точка соединения) представляет собой коммуникационный портал и концептуально похожа на сокет.

Конечные точки обычно связаны с контекстом передачи и/или контекстом приема. Эти контексты часто реализуются с использованием аппаратных очередей, которые отображаются непосредственно в адресное пространство процесса, что позволяет обойти ядро операционной системы для передачи данных. Запросы передачи данных преобразуются нижележащим провайдером в команды, которые вставляются в контексты передачи и/или приема.

Более продвинутая модель использования конечных точек позволяет разделять ресурсы. Поскольку контексты передачи и приема могут быть связаны с ограниченными аппаратными ресурсами, libfabric определяет механизмы совместного использования контекстов между несколькими конечными точками. Общие контексты позволяют приложению или менеджеру ресурсов определять приоритеты распределения ресурсов и использования общих ресурсов оборудования.

В отличие от общих контекстов, имеется модель конечной точки соединения, известная как масштабируемая конечная точка соедениения. Масштабируемые конечные точки позволяют одной конечной точке использовать несколько базовых аппаратных ресурсов, имея несколько контекстов передачи и/или приема. Масштабируемые контексты позволяют приложениям выделять ресурсы, чтобы избежать ограничений синхронизации потоков или ограничений на порядок данных, не увеличивая объем памяти, необходимый для адресации.

1. Очередь событий (Event Queue – EQ): Очередь событий используется для сбора и отчета о завершении асинхронных операций и событий. Она обрабатывает управляющие события, которые напрямую не связаны с операциями передачи/приема данных, такими как запросы на соединение и ошибки асинхронных операций.
2. Очередь событий о готовности (Completion Queue – CQ): Очередь завершения – это высокопроизводительная очередь, используемая для сообщения о завершении операций передачи данных. Контексты передачи и приема связаны с очередями завершения. Формат событий, считываемых из очереди завершения, определяется приложением. Это позволяет создавать компактные структуры данных с минимальной записью в память.
3. Счетчики завершения (Completion Counter): Счетчик завершения - легковесная альтернатива очереди завершения, поскольку ее использование просто увеличивает счетчик, а не помещает запись в очередь. Подобно CQ, конечная точка соединения связывается с одним или несколькими счетчиками. Однако, счетчики обеспечивают более тонкую детализацию типов завершения, которые они могут отслеживать.
4. Множество ожидания (Wait Set): Множество ожидания предоставляет единый объект ожидания, который должен сигнализировать всякий раз, когда указанное условие возникает в очереди событий, очереди завершения или счетчике, принадлежащем данному множеству. Множества ожидания позволяют оптимизировать методы для приостановки и передачи сигналов. Приложения могут запрашивать использование определенного типа объекта ожидания, например дескриптор файла, или позволить провайдеру выбирать оптимальный объект.
5. Множество объектов опроса (Poll Set): Несмотря на то, что libfabric разработан для поддержки провайдеров, которые перекладывают обязанности по передаче данных напрямую на аппаратное обеспечение, он поддерживает провайдеров, которые используют центральный процессор для выполнения операций. Множество объектов опроса позволяет приложениям группировать очереди событий о готовности или счетчики готовности, позволяя за один вызов функции опроса, добиваться прогресса для нескольких объектов готовности.
6. Регион памяти (Memory Region – MR): Регион памяти определяет буфер локальной памяти приложения в терминах нижележащего провайдера. Для того, чтобы провайдер мог получить доступ к памяти приложения во время передачи данных, RMA или атомарных операций, приложение обязано предоставить соответствующие разрешения провайдеру, зарегистрировав объект региона памяти. Libfabric определяет несколько режимов для создания регионов памяти. Он поддерживает метод, который хорошо согласуемый с существующим оборудованием InfiniBand и iWARP, но для масшатбирования на миллионы одноранговых коммуникационных сторон также имеется поддержка адресации с использованием смещений и пользовательских ключей.
7. Вектор адрессов (Address Vector – AV): Векторы адресов используется конечными точками без установления соединения для сопоставления адресов более высокого уровня, которые могут быть более естественными для приложения, например IP-адресов, в адреса, специфичные для конкретной фабрики. Это позволяет провайдерам сократить объем памяти, необходимый для поддержки больших таблиц адресов, а также устранить дорогостоящие методы разрешения адресов и поиска во время операций передачи данных.

Libfabric заимствовал и расширил концепции, определенные в других API, а также объединил их в расширяемую структуру. Дополнительные объекты могут быть легко введены или добавлены новые интерфейсы к существующему объекту. Тем не менее, определения объектов и интерфейсы разработаны специально для содействия масштабированию программного обеспечения и низкой задержке, когда это необходимо. Libfabric разрабатывался для обеспечения того, чтобы объекты обеспечивали правильный уровень абстракции, чтобы избежать неэффективности в приложениях и в провайдерах.

Unified Communication X

UCX – это фреймворк, предоставляющий сетевой API для современных сетевых адаптеров. Целью предоставляемого API является создание набора интерфесов для реализации множества библиотек программных моделей и языков, которые являются переносимыми, масштабируемыми и эффективными.

Фреймворк разработан с учетом новых технологий для экзаскейла, таких как массивные параллельные вычислительные узлы, ускорители и иерархические запоминающие устройства. Архитектура UCX предоставляет программные конструкции для высокопроизводительных коммуникаций с высокой пропускной способностью, коммуникациях в гетерогенных иерархиях памяти и гибридных программированых моделей, включая библиотеки ввода-вывода и библиотеки ориентированные на данные. Вместо того, чтобы создавать единый интерфейс как «подходящее для всех решенеи», UCX сообщество разрабатывает структуру, которая предоставляет необходимые компоненты для построения различных коммуникационных протоколов с использованием разных уровней абстракции. Такая архитектура обеспечивает высокую степень гибкости, позволяющую реализовать новые сетевые протоколы для новых и будущих моделей программирования.

Заключение

Текущее состояние развития сетевых технологий позволяет использовать современные сетевые среды и оптимальные механизмы для передачи/приема данных, но появлением новой сетевой технологии влечет за собой создание нового программного интерфейса для разработчиков. Такая тенденция ведет к созданию проприетарных реализаций MPI протокола, которые являются непортируемыми на другие системы.

Создание унифицированного интерфейса, который позволит оптимально, с минимальными накладными расходами обеспечить портируемость на все современные сетевые технологии, является важной задачей, стоящей перед разработчиками и исследователями современных HPC сообществ.

За последние пару лет появились два конкурирующим между собой интерфейса - OFI (Open Fabric Interfaces) [2], разработанный Open Fabric Alliance, и UCX (Unified Communication X)[3], разработанный OpenUCX сообществом. Современные реализации MPI переходят на использование этих интерфейсов для обеспечения лучшей переносимости.

Литература

1. Tom Shanley, MindShare, Inc. InfiniBand Network Architecture, Addison-Wesley Professional, 2003;
2. OpenFabrics Interfaces Working Group - <https://www.openfabrics.org/>; <https://github.com/ofiwg>;
3. Unified Communication X Working Group - <https://github.com/openucx>; <http://www.openucx.org/>.