

Лекция №9. Взаимодействие с сетью

"Сеть — это компьютер" (лозунг корпорации Sun)

Поддержка работы с сетью на первый взгляд не является функцией ядра ОС, однако на практике большинство ОС реализуют ее в ядре. Для этого есть несколько причин:

- работа с сетью нужна подавляющему большинству нетривиальных программ, поэтому логично, что ОС должна предоставить для них сетевой сервис, абстрагированный от разнородных аппаратных средств и низкоуровневых протоколов поддержки соединения

Любая программа стремится расшириться до тех пор, пока с его помощью не станет возможно читать почту. Те программы, которые не расширяются настолько, заменяются теми, которые расширяются. (Закон оборачивания софта Jamie Zawinski)

- работа с сетью должна быть быстрой
- ограничения безопасности, связанные с работой с сетью
- относительная простота реализации: небольшой набор стандартных протоколов, среди которых основные — это IP, TCP и UDP

Также в основе реализации компьютерных сетей лежит Принцип устойчивости (Закон Постела):

Будьте консервативными в том, что отправляете, и либеральными в том, что принимаете от других.

"Заблуждения" программистов про сеть

Разработка распределенных программ, использующих сеть, отличается от разработки программ, работающих на одном компьютере. Эти отличия выражены в следующем списке т.н. "заблуждений" программистов про сеть:

- сеть надежна
- расходы на транспорт нулевые
- задержка нулевая
- часы синхронизированны
- пропускная способность неограниченна

- топология сети неизменна
- сеть гомогенна
- есть только один администратор
- сеть безопасна

Модель OSI

Сетевая модель OSI — это теоретическая эталонная модель сетевого взаимодействия открытых систем. В ней реализован принцип разделения забот (separation of concerns), который выражен в том, что взаимодействие происходит на 7 разных уровнях, каждый из которых отвечает за решение одной проблемы:

- 7й - Прикладной (application) — доступ к сетевым службам прикладных приложений, данные представляются в виде "запросов" (requests)
- 6й - Представления (presentation) — кодирование и шифрование данных
- 5й - Сеансовый (session) — управление сеансом связи
- 4й - Транспортный (transport) — связь между конечными пунктами (которые не обязательно связаны непосредственно) и надежность, данные представляются в виде "сегментов" (datagrams)
- 3й - Сетевой (network) — определение маршрута и логическая адресация, обеспечение связи в рамках сети, данные представляются в виде "пакетов" (packets)
- 2й - Канальный (data link) — физическая адресация, обеспечение связи точка-точка, данные представляются в виде "кадров" (frames)
- 1й - Физический (physical) — работа со средой передачи, сигналами и двоичными данными (битами)

При обеспечении связи между узлами (хостами) данные проходят процесс "погружения" с прикладного уровня на физический на отправителе и обратный процесс на получателе.

Стек протоколов TCP/IP

На практике доминирующей моделью сетевого взаимодействия является стек протоколов TCP/IP, который в целом соответствует модели OSI, однако не регламентирует обязательное наличие всех уровней в ней. Как следует из названия, обязательными протоколами в ней являются TCP (или его альтернатива UDP), а также IP, которые реализуют транспортный и сетевой уровни модели OSI.

Уровни TCP/IP стека:

- 4й - Прикладной уровень (Process/Application) — соответствует трем верхним уровням модели OSI (однако, не обязательно реализует функциональность их всех)
- 3й - Транспортный уровень (Transport) — соответствует транспортному уровню модели OSI
- 2й - Межсетевой уровень (Internet) — соответствует сетевому уровню модели OSI
- 1й - Уровень сетевого доступа (Network Access) — соответствует двум нижним уровням модели OSI

В этой модели верхний и нижний уровни включают в себя несколько уровней модели OSI и в разных случаях они могут быть реализованы как одним протоколом взаимодействия, так и несколькими (соответствующими отдельным уровням). Например, протокол HTTP реализует уровни прикладной и представления, а протокол TLS — сеансовый и представления, а в сочетании между собой они могут покрыть все 3 верхних уровня. При этом протокол HTTP работает и самостоятельно, и в этом случае, поскольку он не реализует сеансовый уровень, HTTP-соединения называют "stateless", т.е. не имеющими состояния.

Модель TCP/IP также называют песочными часами, поскольку посередине в ней находится один протокол, IP, а протоколы под ним и над являются очень разнообразными и покрывают разные сценарии использования. Стандартизация протокола посередине дает большую гибкость низкоуровневым протоколам (которая нужна из-за наличия разных способов соединения) и высокоуровневым (нужную из-за наличия разных сценариев работы).

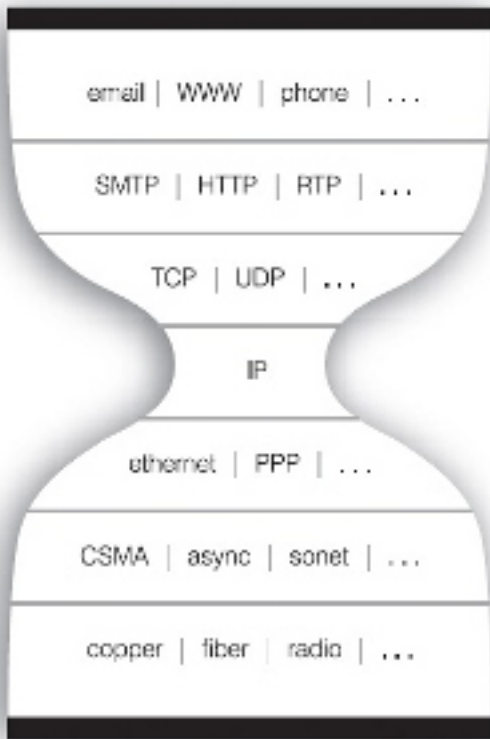


Рис. 9.1. TCP/IP стек как песочные часы

Интерфейс BSD сокетов

Интерфейс сокетов — это де-факто стандарт взаимодействия прикладной программы с ядром ОС — точка входа в сеть для приложения. Он соединяет прикладной уровень стека TCP/IP, который реализуется в пользовательском пространстве, с нижним уровнями, которые, как правило, реализуются в ядре ОС.

Сокеты рассчитаны на работу в клиент-серверной парадигме взаимодействия: активный клиент подключается к пассивному серверу, который способен одновременно обрабатывать множество клиентских соединений. Для идентификации сервера при сокетном соединении используется пара IP-адрес—порт. **Порт** — это уникальное в рамках одного хоста число, как правило, ограниченное в диапазоне 1-65535. Порты делятся на привилегированные (1-1024), которые выделяются для приложений с разрешения администратора системы, и все остальные — доступные любым приложениям без ограничений. Большинство стандартных прикладных протоколов имеют стандартные номера портов: 80 — HTTP, 25 — SMTP, 22 — SSH, 21 — FTP, 53 — DNS. Один порт может одновременно использовать только один процесс ОС.

Сокет — это файлоподобный объект, поддерживающий следующие операции:

- создание — в результате в программе появляется соответствующий файловый дескриптор
- подключение — выполняется по-разному для клиента и сервера
- отключение
- чтение/запись
- конфигурация

Основные системные вызовы для работы с сокетами:

- `socket` — создание сокета
- `connect` — инициация клиентского соединения
- `bind` — привязка сокета к порту
- `listen` — перевод сокета в пассивный режим прослушивания порта (актуально только для TCP соединений)
- `accept` — принятие соединения от клиента (который вызвал операцию `connect`) — это блокирующая операция, которая ждет поступления нового соединения
- `read/write` или же `send/recv` — запись/чтение данных в сокет
- `recvfrom/sendto` — аналогичные операции для UDP сокетов
- `setsockopt` — установка параметров сокета
- `close` — закрытие сокета

Поскольку сокеты — это, фактически, интерфейс для погружения на третий уровень TCP/IP-стека, сокеты не предоставляют механизмов для управления кодированием данных и сенсами работы приложений — они просто позволяют передать "сырой" поток байт.

Общая схема взаимодействия через сокет

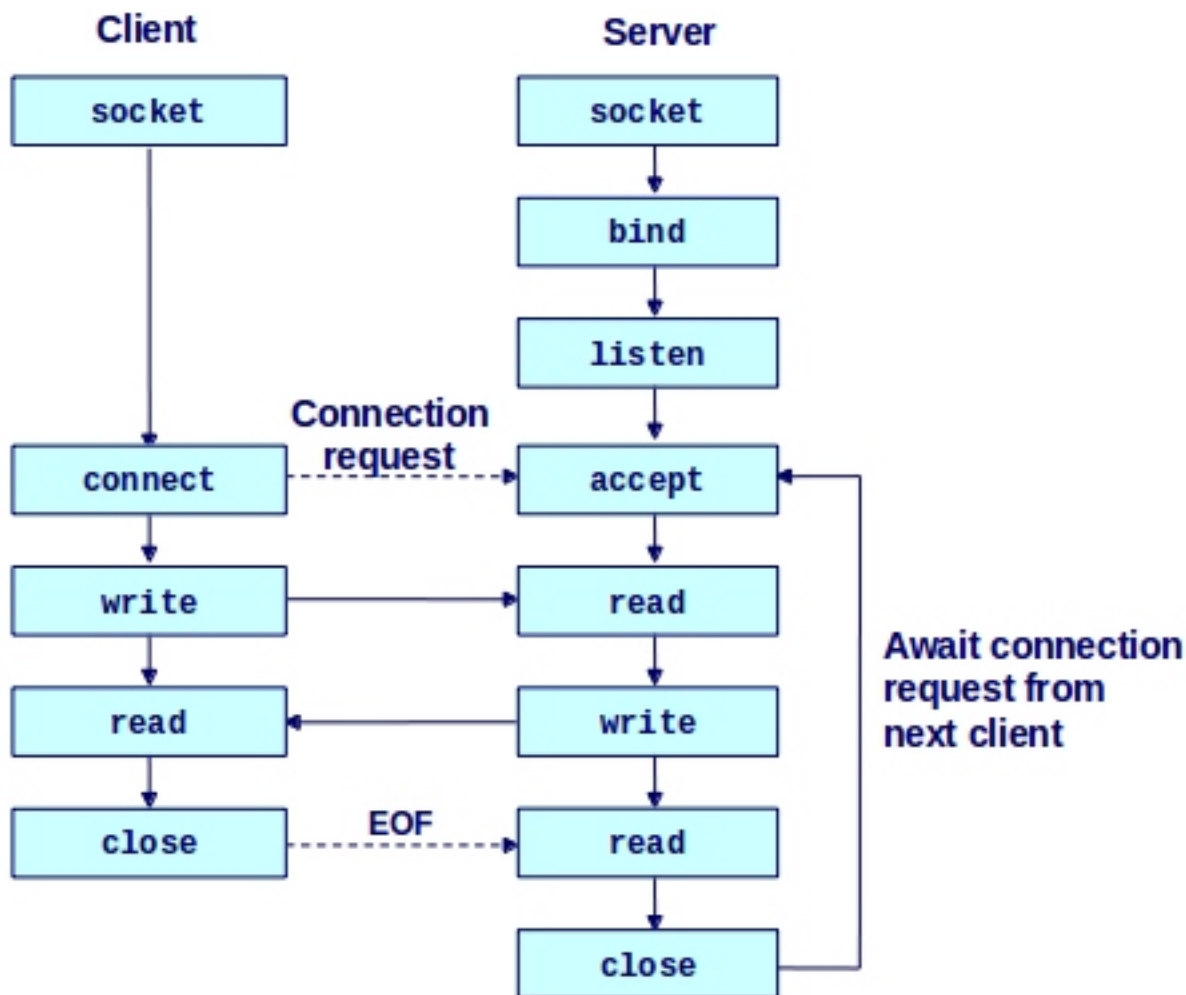


Рис. 9.2. Общая схема взаимодействия через сокет для TCP соединения

Как видно из схемы, на сервере для установления TCP соединения нужно выполнить 3 операции:

- `bind` захватывает порт, после чего другие процессы не смогут занять его для себя
- `listen` (для TCP соединения) переводит его в режим прослушивания, после чего клиенты могут инициировать подключения к нему
- однако, пока на сервере не выполнен `accept`, клиентские соединения будут ожидать в очереди (backlog) сокета, ограничения на которую могут быть заданы в вызове `listen`

Выполнение `accept` приводит к появлению еще одного объекта сокета, который отвечает текущему клиентскому соединению. При этом серверный сокет может

принимать новые соединения.

После выполнения `accept` сервер может реализовать несколько сценариев обслуживания клиента:

- эксклюзивный вариант — обслуживание происходит в том же потоке, который выполнил `accept`, поэтому другие клиенты ждут завершения соединения в очереди
- 1 поток на соединение — сразу же после выполнения `accept` создается новый поток, куда передается появившийся сокет, и дальнейшая коммуникация происходит в этом потоке, который закрывается по завершению соединения. Тем временем сервер может принимать новые соединения. Такая схема является наиболее распространенной. Ее основной недостаток — это большие накладные расходы на каждое соединение (отдельный поток ОС)
- неблокирующий ввод-вывод — при этом в одном потоке сервер принимает соединение, а в другом потоке работает т.н. цикл событий (`event loop`), в котором происходит асинхронная обработка всех принятых клиентских соединений

Неблокирующий (асинхронный) ввод-вывод

Сокеты поддерживают как синхронный, так и асинхронный ввод-вывод. Асинхронный IO является критической функцией для создания эффективных сетевых серверов. Для поддержки асинхронного ввода вывода у сокетов (как и у других файловых дескрипторов) есть параметр `O_NONBLOCK`, который можно установить с помощью системного вызова `fcntl`. После перевода файлового дескриптора в неблокирующий режим, с сокетом можно работать с помощью системных вызовов `select` и `poll`, которые позволяют для группы файловых дескрипторов узнать, какие из них готовы к чтению/записи. Альтернативой `poll` являются специфичные для отдельных систем операции, которые реализованы более эффективно, но не являются переносимыми: `epoll` в Linux, `kqueue` во FreeBSD и др.

ZeroMQ (0MQ)

Развитием парадигмы сокетных соединений за рамки модели взаимодействия клиент-сервер является технология ZeroMQ, которая предоставляет усовершенствованный интерфейс сокетов с поддержкой большого количества протоколов взаимодействия, а также с поддержкой других схем работы:

- публикация-подписка (`pub-sub`)

- тяни-толкай (push-pull)
- дилер-маршрутизатор (dealer-router)
- эксклюзивная пара
- наконец, схема запрос-ответ (req-rep) — это классическая клиент-серверная схема соединения

См. [ZeroMQ - Super Sockets](#)

RPC и сетевые архитектуры

Распределенная программа использует для взаимодействия определенный протокол, который также можно рассматривать как интерфейс вызова процедур удаленно (RPC — remote procedure call). Фактически, интерфейс RPC реализует прикладной уровень модели OSI, но для его поддержки также необходимо в той или иной мере реализовать протоколы уровня представления и, иногда, сеансового уровня. Уровень представления решает задачу передачи данных в рамках гетерогенной (т.е. состоящей из различных компонент) сети в "понятной" форме. Для этого нужно учитывать такие аспекты, как старшинство байт (endianness), кодировки для текстовых данных, представления композитных данных (коллекций, структур) и т.д. Еще одной задачей RPC-уровня часто является нахождение сервисов (service discovery).

Реализация RPC может быть основана на собственном (ad hoc) или же каком-то из стандартных протоколов прикладного уровня и представления. Например, реализация RPC по методологии REST использует стандартные протоколы HTTP в качестве транспортного и JSON/XML для представления (сериализации). XML/RPC або JSON/RPC — это ad hoc RPC, которые используют XML или JSON для представления данных. Протоколы ASN.1 и Thrift — это бинарные протоколы, которые определяют реализацию всех 3-х уровней.

В форматах сериализации существует 2 дихотомии: бинарные и текстовые форматы, а также статические (использующие схему) и динамические (без схемы, schema-less).

Распространенные форматы сериализации включают:

- JSON — текстовый динамический формат
- XML — текстовый формат с опциональной схемой
- Protocol Buffers — бинарный статический формат
- MessagePack — основанный на JSON бинарный формат

- Avro — основанный на JSON формат со схемой
- EDN (extensible data notation) — текстовый динамический формат

Сетевые приложения могут быть реализованы в виде разных сетевых архитектур. Ключевым параметром для каждой архитектуры является уровень централизации: от полностью централизованных — **клиент-сервер** — до полностью децентрализованных — **peer-to-peer/P2P**. Важными моделями между этими двумя крайностями является модель сервисно-ориентированной архитектуры (**SOA**), а также модель **клиент-очередь-клиент**.

Литература

- [Tour of the Black Holes of Computing: Network Programming](#)
- [Beej's Guide to Network Programming](#)
- [Socket System Calls](#)
- [How TCP backlog works in Linux](#)
- [TCP in 30 instructions](#)
- [Мультиплексирование ввода-вывода](#)