

ВЛАДСТОН ФЕРРЕЙРА ФИЛО, МОТО ПИКТЕТ

ТЕОРЕТИЧЕСКИЙ МИНИМУМ ПО

# COMPUTER SCIENCE



СЕТИ, КРИПТОГРАФИЯ  
И DATA SCIENCE



# COMPUTER SCIENCE UNLEASHED

HARNESS THE POWER OF  
COMPUTATIONAL SYSTEMS

WLADSTON FERREIRA FILHO  
MOTO PICTET



Las Vegas

ВЛАДСТОН ФЕРРЕЙРА ФИЛО, МОТО ПИКТЕТ

# ТЕОРЕТИЧЕСКИЙ МИНИМУМ ПО COMPUTER SCIENCE

СЕТИ, КРИПТОГРАФИЯ  
И DATA SCIENCE



Санкт-Петербург • Москва • Минск

2022

ББК 32.973.23-018  
УДК 004.3  
Ф54

### **Феррейра Фило Владстон, Пиктет Мото**

Ф54 Теоретический минимум по Computer Science. Сети, криптография и data science. — СПб.: Питер, 2022. — 288 с.: ил. — (Серия «Библиотека программиста»).

ISBN 978-5-4461-2945-4

Хватит тратить время на занудные учебники! Это краткое и простое руководство предназначено для читателей, не заботящихся об академических формальностях.

Большинство технологических прорывов нашей эпохи происходят в цифровой среде, создаваемой программистами. Ученые-компьютерщики объединяют различные области исследований и расширяют возможности этого нового мира. Чтобы научиться плавать в океане информации, необходимо разбираться в основах сетевых технологий, криптографии и науке о данных.

Вы узнаете, как эффективно манипулировать данными, освоите машинное обучение и современные концепции безопасности.

Раскройте мощь Computer Science и станьте гуру цифровой эпохи!

**16+** (В соответствии с Федеральным законом от 29 декабря 2010 г. № 436-ФЗ.)

ББК 32.973.23-018  
УДК 004.3

Права на издание получены по соглашению с Code Energy LLC. Все права защищены. Никакая часть данной книги не может быть воспроизведена в какой бы то ни было форме без письменного разрешения владельцев авторских прав.

Информация, содержащаяся в данной книге, получена из источников, рассматриваемых издательством как надежные. Тем не менее, имея в виду возможные человеческие или технические ошибки, издательство не может гарантировать абсолютную точность и полноту приводимых сведений и не несет ответственности за возможные ошибки, связанные с использованием книги. Издательство не несет ответственности за доступность материалов, ссылки на которые вы можете найти в этой книге. На момент подготовки книги к изданию все ссылки на интернет-ресурсы были действующими.

ISBN 780-997316032 англ.

ISBN 978-5-4461-2945-4

© Computer Science Unleashed, Wladston Ferreira Filho and Raimondo Pictet, 2021

© Перевод на русский язык ООО «Прогресс книга», 2022

© Издание на русском языке, оформление ООО «Прогресс книга», 2022

© Серия «Библиотека программиста», 2022

# Оглавление

## ПРЕДИСЛОВИЕ . . . . . 13

Так для кого эта книга . . . . . 14

От издательства . . . . . 14

Благодарности. . . . . 15

## ГЛАВА 1. СВЯЗИ . . . . . 16

1.1. Канальный уровень . . . . . 17

Общие связи . . . . . 18

MAC-адресация. . . . . 21

Кадры . . . . . 24

1.2. Межсетевой уровень. . . . . 25

Межсетевое взаимодействие. . . . . 28

Маршрутизация. . . . . 28

Адресация местоположения . . . . . 30

Интернет-протокол . . . . . 31

1.3. IP-адресация . . . . . 33

IANA . . . . . 35

Провайдеры интернет-услуг . . . . . 37

1.4. IP-маршрутизация . . . . . 39

Таблицы адресов. . . . . 40

Точки обмена интернет-трафиком. . . . . 43

Интернет-магистраль . . . . . 44

Динамическая маршрутизация . . . . . 44

Петля маршрутизации. . . . . 45

Диагностика. . . . . 47

1.5. Транспортный уровень. . . . . 50

Протокол пользовательских дейтаграмм . . . . . 50

Протокол управления передачей данных . . . . . 53

|                                                |           |
|------------------------------------------------|-----------|
| Сегменты TCP . . . . .                         | 54        |
| TCP-соединение . . . . .                       | 57        |
| TCP-сокеты . . . . .                           | 59        |
| Резюме . . . . .                               | 60        |
| Дополнительная информация. . . . .             | 62        |
| <b>ГЛАВА 2. ОБМЕН ДАННЫМИ . . . . .</b>        | <b>63</b> |
| 2.1. Имена. . . . .                            | 64        |
| Домены . . . . .                               | 64        |
| ICANN . . . . .                                | 65        |
| Серверы имен . . . . .                         | 66        |
| Запрос . . . . .                               | 67        |
| Рекурсивный запрос . . . . .                   | 69        |
| Типы записей . . . . .                         | 70        |
| Обратный DNS-запрос. . . . .                   | 72        |
| Регистрация домена . . . . .                   | 73        |
| 2.2. Время. . . . .                            | 75        |
| Координированное универсальное время . . . . . | 76        |
| Протокол сетевого времени . . . . .            | 78        |
| Серверы времени. . . . .                       | 80        |
| 2.3. Доступ . . . . .                          | 82        |
| Терминалы. . . . .                             | 82        |
| Telnet . . . . .                               | 85        |
| 2.4. Почта . . . . .                           | 86        |
| Почтовые серверы . . . . .                     | 87        |
| Simple Mail Transfer Protocol . . . . .        | 88        |
| Отправка электронных писем. . . . .            | 91        |
| Получение электронных писем. . . . .           | 93        |
| 2.5. Сеть. . . . .                             | 94        |
| Язык разметки гипертекста. . . . .             | 95        |
| URL-адрес. . . . .                             | 97        |
| Протокол передачи гипертекста . . . . .        | 99        |
| Веб-приложения . . . . .                       | 101       |

|                                    |     |
|------------------------------------|-----|
| Резюме . . . . .                   | 103 |
| Номера портов . . . . .            | 103 |
| Одноранговое соединение . . . . .  | 104 |
| Безопасность . . . . .             | 104 |
| Дополнительная информация. . . . . | 105 |

### ГЛАВА 3. БЕЗОПАСНОСТЬ . . . . . 106

|                                               |     |
|-----------------------------------------------|-----|
| 3.1. Устаревшие шифры . . . . .               | 107 |
| Зигзагообразный шифр . . . . .                | 108 |
| Шифр подстановки . . . . .                    | 109 |
| Продукционные шифры . . . . .                 | 111 |
| Шифр Виженера . . . . .                       | 112 |
| Шифр Вернама . . . . .                        | 113 |
| Шифровальные машины . . . . .                 | 115 |
| 3.2. Симметричные шифры. . . . .              | 116 |
| Потоковые шифры . . . . .                     | 117 |
| Блочные шифры . . . . .                       | 120 |
| 3.3. Асимметричные шифры . . . . .            | 124 |
| Обмен ключами Диффи — Хеллмана . . . . .      | 125 |
| Шифры с открытым ключом . . . . .             | 126 |
| Цифровые подписи. . . . .                     | 127 |
| Цифровые сертификаты . . . . .                | 128 |
| 3.4. Хеширование . . . . .                    | 129 |
| Обнаружение злонамеренных изменений . . . . . | 130 |
| Код аутентификации сообщения . . . . .        | 131 |
| Обработка паролей. . . . .                    | 132 |
| Доказательство существования . . . . .        | 134 |
| Подтверждение работы. . . . .                 | 135 |
| Небезопасные хеш-функции . . . . .            | 136 |
| 3.5. Протоколы. . . . .                       | 137 |
| Безопасный доступ. . . . .                    | 138 |
| Безопасная передача . . . . .                 | 139 |
| Другие протоколы . . . . .                    | 140 |

|                                               |            |
|-----------------------------------------------|------------|
| 3.6. Хакинг . . . . .                         | 141        |
| Социальная инженерия . . . . .                | 142        |
| Уязвимости программного обеспечения . . . . . | 145        |
| Эксплойты . . . . .                           | 148        |
| Цифровая война . . . . .                      | 150        |
| Чек-лист защиты . . . . .                     | 152        |
| Резюме . . . . .                              | 153        |
| Дополнительная информация . . . . .           | 154        |
| <b>ГЛАВА 4. АНАЛИЗ ДАННЫХ. . . . .</b>        | <b>155</b> |
| Сбор данных . . . . .                         | 156        |
| 4.1. Сбор . . . . .                           | 158        |
| Виды данных . . . . .                         | 158        |
| Получение данных . . . . .                    | 159        |
| Ошибка выборки . . . . .                      | 161        |
| 4.2. Обработка . . . . .                      | 162        |
| Первичная очистка данных . . . . .            | 162        |
| Анонимизация данных . . . . .                 | 167        |
| Воспроизводимость . . . . .                   | 168        |
| 4.3. Обобщение . . . . .                      | 170        |
| Количество . . . . .                          | 170        |
| Средние значения . . . . .                    | 170        |
| Изменчивость . . . . .                        | 172        |
| Сводка пяти чисел . . . . .                   | 173        |
| Категориальное обобщение . . . . .            | 176        |
| Корреляционная матрица . . . . .              | 176        |
| 4.4. Визуализация . . . . .                   | 179        |
| Ящик с усами . . . . .                        | 180        |
| Гистограммы . . . . .                         | 182        |
| Точечные диаграммы . . . . .                  | 186        |
| Временные ряды . . . . .                      | 190        |
| Карты . . . . .                               | 194        |
| 4.5. Тестирование . . . . .                   | 195        |
| Гипотезы . . . . .                            | 195        |

|                                     |     |
|-------------------------------------|-----|
| Эксперименты . . . . .              | 198 |
| P-значения . . . . .                | 200 |
| Доверительные интервалы . . . . .   | 202 |
| Резюме . . . . .                    | 203 |
| Дополнительная информация . . . . . | 205 |

## **ГЛАВА 5. МАШИННОЕ ОБУЧЕНИЕ . . . . . 206**

|                                                |     |
|------------------------------------------------|-----|
| Модели . . . . .                               | 207 |
| 5.1. Признаки . . . . .                        | 210 |
| Адаптация данных . . . . .                     | 211 |
| Объединение данных . . . . .                   | 216 |
| Пропущенные значения . . . . .                 | 218 |
| Утечка данных . . . . .                        | 221 |
| 5.2. Оценка . . . . .                          | 223 |
| Оценка регрессоров . . . . .                   | 225 |
| 5.3. Проверка работоспособности . . . . .      | 227 |
| K-folds . . . . .                              | 229 |
| Монте-Карло . . . . .                          | 231 |
| Исключение по одному (leave-one-out) . . . . . | 232 |
| Интерпретация . . . . .                        | 232 |
| 5.4. Подстройка . . . . .                      | 233 |
| Подстановка . . . . .                          | 235 |
| Выбросы . . . . .                              | 235 |
| Нормализация . . . . .                         | 236 |
| Логарифмическое преобразование . . . . .       | 237 |
| Биннинг . . . . .                              | 238 |
| Кластеризация . . . . .                        | 238 |
| Извлечение признаков . . . . .                 | 239 |
| Отбор признаков . . . . .                      | 242 |
| И снова утечка данных . . . . .                | 243 |
| Выбор модели . . . . .                         | 244 |
| Заключительные шаги . . . . .                  | 245 |
| Резюме . . . . .                               | 246 |
| Дополнительная информация . . . . .            | 248 |

**ЗАКЛЮЧЕНИЕ. . . . .249****БОНУСНАЯ ГЛАВА 6. ШАБЛОНЫ . . . . .251**

|                                    |     |
|------------------------------------|-----|
| 6.1. Соответствие . . . . .        | 253 |
| Точка . . . . .                    | 253 |
| Множество. . . . .                 | 254 |
| Обратное множество. . . . .        | 256 |
| Специальные символы . . . . .      | 257 |
| 6.2. Квантификаторы . . . . .      | 258 |
| Фигурные скобки. . . . .           | 258 |
| Вопрос . . . . .                   | 259 |
| Плюс . . . . .                     | 260 |
| Звездочка . . . . .                | 260 |
| Жадность . . . . .                 | 261 |
| 6.3. Привязки. . . . .             | 262 |
| Каретка. . . . .                   | 262 |
| Доллар . . . . .                   | 262 |
| Граница . . . . .                  | 263 |
| 6.4. Группы . . . . .              | 264 |
| Захват групп. . . . .              | 265 |
| Чередование . . . . .              | 266 |
| Резюме . . . . .                   | 267 |
| Дополнительная информация. . . . . | 269 |

**ПРИЛОЖЕНИЯ . . . . .270**

|                                         |     |
|-----------------------------------------|-----|
| I. Основания систем счисления . . . . . | 270 |
| II. Взлом шифра сдвига . . . . .        | 271 |
| III. Взлом шифра подстановки. . . . .   | 272 |
| IV. Оценка классификаторов . . . . .    | 274 |
| Компромисс в классификации . . . . .    | 279 |
| Кривые ROC . . . . .                    | 280 |
| Многоклассовая классификация. . . . .   | 282 |

*Нашим друзьям Кристофу и Матеусу —  
один из них поспорил, что мы закончим  
эту книгу к концу года.*

Computer science имеет много общего с физикой. Обе науки о том, как мир устроен на довольно фундаментальном уровне.

Различие в том, что в физике вы изучаете, как устроен мир, а в компьютерных науках вы мир создаете. В математике, как и в программировании, все работает, пока система самосогласована. У вас может быть система уравнений, где три плюс три равно двум. Возможно все.

*Линус Торвальдс,  
из объяснения, откуда пошла его любовь к компьютерам*

# ПРЕДИСЛОВИЕ

Мне никогда не нравился термин computer science, и главная причина состоит в том, что ничего подобного не существует. Computer science — это сборная солянка слабо связанных между собой областей, по воле случая оказавшихся рядом, прямо как Югославия.

*Пол Грэм*

Большинство технологических прорывов нашей эпохи происходят в новом цифровом мире, создаваемом программистами. Ученые-компьютерщики объединяют различные области исследований и расширяют возможности этого нового мира. В книге мы рассмотрим основы некоторых из этих областей, включая сетевые технологии, криптографию и науку о данных.

Начнем с истории о том, как можно связать два компьютера для обмена информацией, а потом обсудим все, что происходило до эпохи расцвета



**Рис. П.1.** «Данные — это новая нефть», Амит Дангле и Ивано Нардаччione

электронной почты и интернета. Погрузимся в криптографию и поймем, как защищают межсетевые и прочие системы, имеющие дело с личными данными. Затем узнаем, как программисты манипулируют данными и как научить машины прогнозировать будущее.

Надеемся, что через эти истории вы познакомитесь с важными концепциями, которые принесут пользу как программистам, так и техническим энтузиастам. Мы хотели бы рассказать все, что нужно знать новичкам, чтобы быстрее освоить работу в Сети, разобраться в безопасности и науке о данных, без излишней академической строгости, которая иногда делает эти темы попросту невыносимыми.

Эта книга появилась на свет благодаря всем тем, кто поддерживал предыдущую — *Computer Science Distilled*<sup>1</sup>. Мы написали свою первую книгу, чтобы разъяснить фундаментальные принципы computer science. Многие читатели с таким энтузиазмом просили еще, что мы вернулись к работе. Так что теперь изучим новые миры, которые computer science позволила создать.

## ТАК ДЛЯ КОГО ЭТА КНИГА

Если вы начинающий программист, эта книга для вас. Опыта программирования не требуется, здесь объясняются идеи и механизмы: мы хотим, чтобы вы узнали, как работают всякие классные штуки. Если вы хотите понять, как устроен интернет, как хакеры атакуют компьютерные системы или почему данные — это золото XXI века, смело читайте дальше. А тем, кто уже изучал computer science, эта книга позволит закрепить знания и опыт.

## ОТ ИЗДАТЕЛЬСТВА

Ваши замечания, предложения, вопросы отправляйте по адресу [comp@piter.com](mailto:comp@piter.com) (издательство «Питер», компьютерная редакция).

Мы будем рады узнать ваше мнение!

На веб-сайте издательства [www.piter.com](http://www.piter.com) вы найдете подробную информацию о наших книгах.

---

<sup>1</sup> *Фило В. Ф.* Теоретический минимум по Computer Science. Все, что нужно программисту и разработчику. — СПб.: Питер, 2020.

## БЛАГОДАРНОСТИ

Мы очень благодарны всем за поддержку. Хотели бы поблагодарить Абнера Марчиано, Андре Ламберта, Кайо Магно, Карлотту Фабрис, Дамиана Хирша, Даниэля Стори, Эдуардо Барбозу, Габриэля Пикте, Гильерме Маттара, Жаклин Уилсон, Леонардо Конегундеса, Ллойда Кларка, Майкла Уллмана, Рафаэля Алмейду, Рафаэля Виотти и Руана Бидарта. Наконец, спасибо Клэр Мартин, нашему корректору, и Педро Нетто, иллюстратору, за то, что они помогли сделать книгу лучше.

*Да создадите вы многие миры,  
Влад и Мото*

# Глава 1

---

## СВЯЗИ

Это полностью распределенная система, в которой нет централизованного управления. Единственная причина, по которой она работает, состоит в том, что все решили использовать один и тот же набор протоколов.

*Винт Серф<sup>1</sup>*

**Л**юди жаждут связей, и цифровая революция позволила нам быть более связанными, чем когда-либо прежде. Интернет дал миллиардам людей беспрецедентную экономическую и политическую свободу, а также мощные средства контроля и господства. При этом подавляющее большинство из нас понятия не имеет о его внутреннем устройстве.

Специалисты, способные запрограммировать компьютеры для работы в интернете, — это авангард цифровой революции. В этой главе вы узнаете, как работает интернет, что позволит вам влиться в группу просветленных. Вы научитесь:



**соединять** компьютеры в сеть;



объединять сети, используя **интернет**-протокол;



находить получателя по его интернет-адресу;

---

<sup>1</sup> Винтон Грей Серф — американский ученый в области теории вычислительных систем, один из разработчиков стека протоколов TCP/IP. — *Примеч. ред.*



находить **маршрут** к нему через интернет;



**передавать** данные между удаленными приложениями.

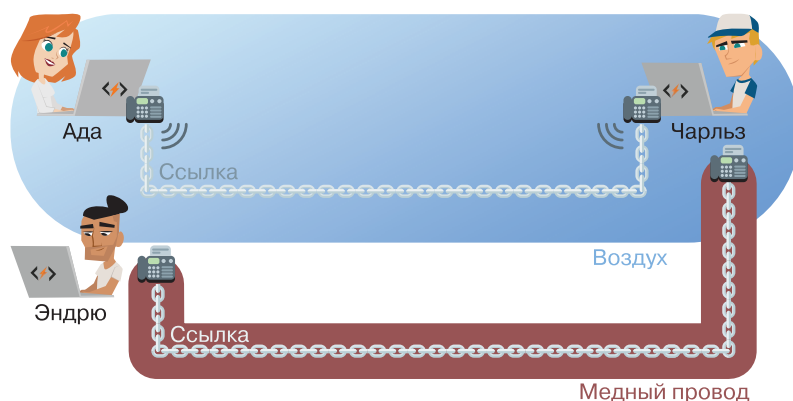
До появления интернета связь между двумя сторонами требовала прямого физического подключения. В 1950-х годах у каждого телефона был провод, ведущий прямо к центральной станции. Чтобы звонок прошел, оператору нужно было физически соединить провода двух телефонов. Для междугородных звонков между удаленными станциями прокладывались провода и нескольким операторам в разных местах приходилось физически формировать цепочку проводов, соединяющую два телефона.

Всему этому интернет положил конец. Теперь мы не формируем физические соединения из проводов, связываясь напрямую. Информация передается шаг за шагом по цепочке связанных устройств, пока не достигнет места назначения. Это устраняет необходимость в операторах связи и централизованной координации. Провода больше не ограничены обслуживанием единственного соединения — множество одновременных соединений могут использовать один и тот же провод. Это делает глобальную связь мгновенной, дешевой и доступной.

Однако современные сетевые технологии сложнее, чем телефония тех дней. Они состоят из множества слоев, и каждый располагается поверх предыдущего. Давайте рассмотрим, как устанавливаются связи на этих разных уровнях, начиная с самого базового.

## 1.1. КАНАЛЬНЫЙ УРОВЕНЬ

Прямое соединение между двумя компьютерами достигается посредством **среды передачи**: физического канала, по которому проходят сигналы. Это может быть медный провод, по которому проходит электрический ток, оптоволоконный кабель, направляющий свет, или воздух, переносящий радиоволны. У каждого подключенного компьютера имеется **сетевой интерфейс**, позволяющий отправлять и получать сигналы в среде передачи. Например, в мобильных телефонах есть радиочип и антенна для обработки радиосигналов, распространяющихся по воздуху (рис. 1.1).



**Рис. 1.1.** Соединение устанавливается между двумя сетевыми интерфейсами, если они совместно используют среду передачи и согласованные правила связи

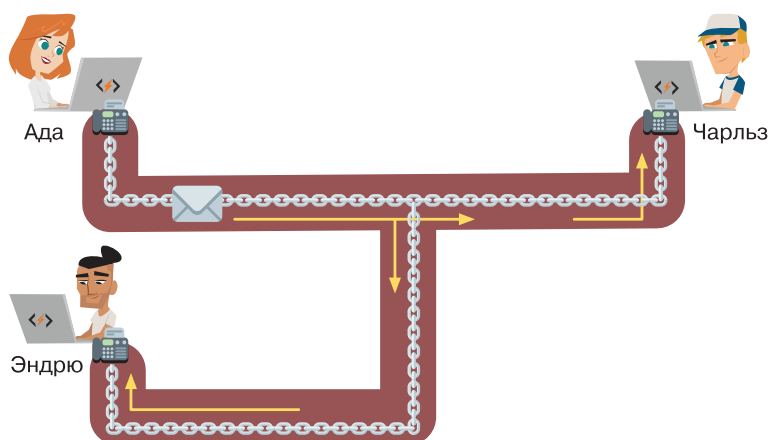
Для связи сетевые интерфейсы должны согласовать правила, которым нужно следовать при отправке и получении сигналов. Такой набор правил называется **канальным уровнем**.

Когда среда соединяет два компьютера *исключительно*, мы говорим, что они поддерживают соединение «точка — точка», а их канальный уровень основан на самом базовом наборе правил: **Point-to-Point-Protocol (PPP)**. Он просто гарантирует, что два компьютера могут идентифицировать друг друга и без потерь обмениваться данными.

Однако подключенные компьютеры не всегда могут воспользоваться такой исключительной связью. Чаще они должны делить среду передачи с несколькими другими компьютерами.

## ОБЩИЕ СВЯЗИ

Один из способов связать компьютеры в офисе — подключить каждый из них проводом к сетевому концентратору, или хабу. Концентратор физически соединяет все идущие к нему провода, поэтому сигнал, отправленный одним компьютером, будет обнаружен *всеми* остальными! Это происходит и с вашим домашним Wi-Fi, поскольку одна и та же радиочастота используется всеми подключенными устройствами (рис. 1.2). Связь может стать запутанной, если все они начнут использовать среду одновременно.



**Рис. 1.2.** Сообщение, отправленное по общей связи, получают все

Канальный уровень содержит набор правил, определяющих то, как компьютеры должны совместно использовать свои средства связи, и назван «управление доступом к среде» (**Medium Access Control, MAC**). Эти правила решают две основные проблемы.

**КОЛЛИЗИИ** Если два компьютера одновременно отправляют сигнал через одну и ту же среду, возникающие в результате помехи искажают обе передачи. Такие ситуации называются **коллизиями**. Аналогичная проблема возникает, когда группа людей одновременно разговаривает друг с другом, так что невозможно понять, что именно говорит каждый (рис. 1.3, 1.4).

Есть способы избежать коллизий. Во-первых, начинать передачу сигналов следует только тогда, когда никакой другой компьютер не занят тем же самым. Во-вторых, требуется следить за своей связью — если происходит коллизия, нужно подождать короткое, но случайное время, прежде чем пытаться передавать снова.

У этих методов есть некоторые ограничения. Если будет делаться слишком много попыток передачи через среду, коллизии будут происходить безостановочно. Мы говорим, что соединение **нарушено** (**saturated**), когда чрезмерное количество коллизий нарушает связь. У вас было такое, что на многолюдном мероприятии ваш телефон вдруг переставал отправлять сообщения или дозваниваться? Такое происходит, когда слишком много телефонов пытаются установить связь одновременно и сотовая связь становится перегруженной.

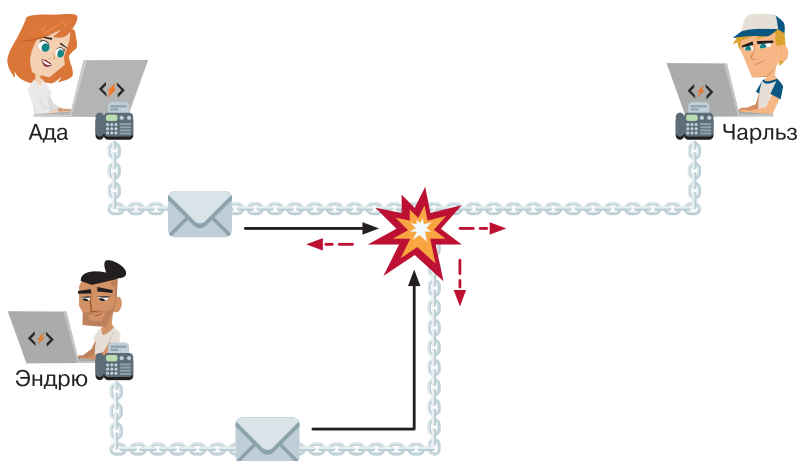


Рис. 1.3. Коллизия между Адой и Эндрю

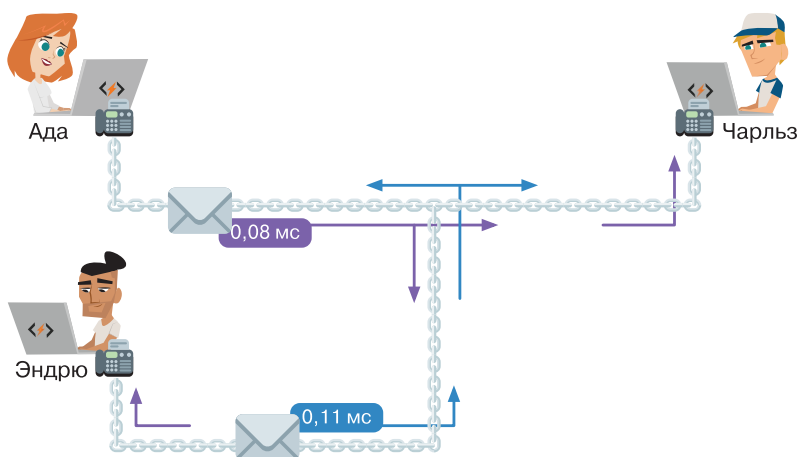
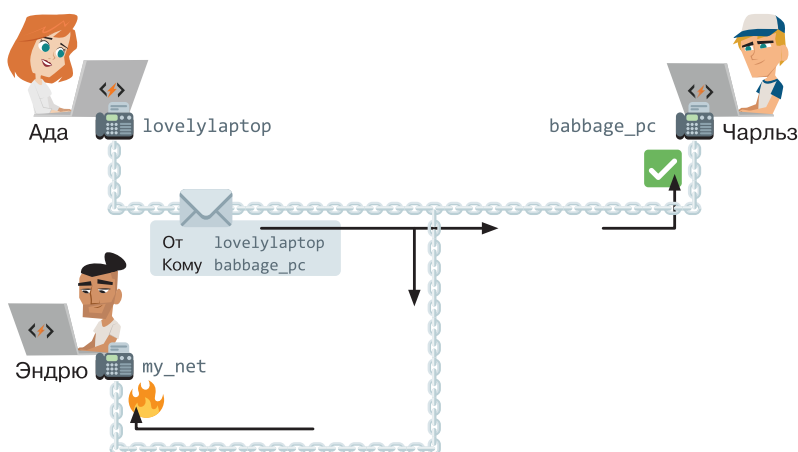


Рис. 1.4. Ада и Эндрю отправляют сигнал повторно через случайное время

**ФИЗИЧЕСКИЙ АДРЕС** У Ады и Чарльза имеется прямая связь между их компьютерами. Ада хочет поговорить с Чарльзом, поэтому передает сигнал со своим сообщением через среду. Тем не менее среда является общей, поэтому все, кто подключен с ней, получают сообщение (рис. 1.5). Как другие компьютеры узнают, что принятый сигнал предназначен не им?



**Рис. 1.5.** Сетевой интерфейс Эндрю отклоняет сообщение

Сетевой интерфейс каждого компьютера имеет идентификатор, известный как **физический**, или **аппаратный, адрес**. Передача в совместно используемой среде должна начинаться с двух таких адресов: адреса получателя и адреса отправителя. Получив сообщение, компьютер поймет — следует его проигнорировать или принять, а также на какой адрес он должен ответить.

Это работает только в том случае, если физические адреса уникальны: если два компьютера используют `my_netinterface`, мы оказываемся в исходной ситуации. По этой причине практически все сетевые интерфейсы следуют схеме именования, определенной в правилах управления доступом к среде (MAC). Эти стандартные физические адреса называются **MAC-адресами**.

## MAC-АДРЕСАЦИЯ

Компьютеры, смартфоны, смарт-часы и умные телевизоры могут иметь сетевые интерфейсы Wi-Fi, Bluetooth и Ethernet. Каждый сетевой интерфейс имеет собственный уникальный MAC-адрес, присвоенный оборудованию на этапе производства. Вам не стоит беспокоиться о присвоении вашему компьютеру MAC-адреса: вы всегда можете использовать тот, который был в комплекте с его сетевым интерфейсом.

Поскольку MAC-адреса — это просто большие случайные числа, производители сетевых интерфейсов по всему миру должны согласовывать свои действия, дабы избежать случайного присвоения одного и того же адреса двум разным устройствам. В этом они полагаются на Институт инженеров по электротехнике и электронике (**Institute of Electrical and Electronics Engineers, IEEE**), который назначает каждому из них свой диапазон MAC-адресов.

MAC-адрес задается шестью парами шестнадцатеричных чисел<sup>1</sup>, разделенных двоеточиями. Первая половина адреса — это идентификатор, присвоенный IEEE конкретному производителю. Затем этот производитель выбирает уникальную вторую половину для каждого сетевого интерфейса.

**60:8B:0E:C0:62:DE**

Здесь **608B0E** — это номер производителя. Этот конкретный номер IEEE присвоил компании Apple, поэтому такой MAC-адрес должен принадлежать устройству Apple<sup>2</sup>. MAC-адрес устройства часто пишется на этикетке, приклеенной к упаковке, или на самом устройстве, рядом с серийным номером (рис. 1.6).

Для передачи на все компьютеры в среде зарезервирован специальный адрес. Он называется **широковещательным адресом** и выглядит как **FF:FF:FF:FF:FF:FF**. Его используют при попытке подключиться к неизвестному устройству. Например, когда Wi-Fi вашего смартфона не отключен, он постоянно транслирует на **FF:FF:FF:FF:FF:FF** в поисках точки доступа. Обнаруживаемые точки доступа возвращают в ответ свой собственный MAC-адрес, чтобы вы могли установить с ними связь.

Подобные широковещательные сообщения с целью обнаружения, как и все другие передачи, содержат MAC-адрес отправителя. Поэтому прогулку со смартфоном можно сравнить с прогулкой с громкоговорителем,

<sup>1</sup> В реальной жизни мы почти всегда записываем числа в десятичной форме, где каждая цифра является одним из десяти символов: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9. Ученые-компьютерщики, в свою очередь, любят записывать числа в шестнадцатеричной форме, где каждая цифра может быть одним из 16 символов: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, а, б, в, г, д, е. Дополнительную информацию об основаниях систем счисления см. в приложении I.

<sup>2</sup> Можно узнать, кто произвел устройство, введя первые шесть цифр его MAC-адреса здесь: <http://code.energy/mac-lookup>.

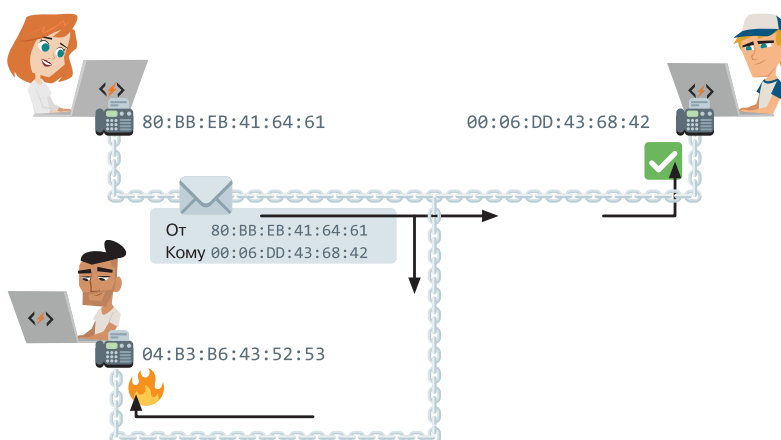


Рис. 1.6. Каждый MAC-адрес уникален

из которого постоянно доносится ваше имя, только с помощью радиоволн вместо звука и MAC-адреса вместо имени. В 2013 году Эдвард Сноуден сообщил, что АНБ<sup>1</sup> отслеживали передвижения людей, прослушивая передачи Wi-Fi в больших городах и сохраняя записи о том, где был обнаружен каждый MAC-адрес.

Вы также можете перевести свой собственный сетевой интерфейс в **неизбирательный режим**, и он начнет принимать все передачи независимо от их предполагаемого получателя. Это позволяет обнаруживать скрытые сети Wi-Fi, составлять перечень MAC-адресов вокруг вас, а иногда даже читать содержимое сообщений других людей. Поэтому интернет-серфинг через незащищенную сеть Wi-Fi может быть небезопасным: связь транслируется всем, кто находится в пределах досягаемости. Вот почему для канального уровня Wi-Fi так важно шифрование<sup>2</sup>.

Будьте осторожны: сетевой интерфейс можно настроить так, чтобы передача начиналась как с MAC-адреса получателя, *так и с адреса отправителя*. Ничто не мешает злоумышленнику выдавать себя за вас, используя ваш физический адрес в своих передачах. Такой тип атаки известен как **подмена MAC (MAC-спуфинг)**. Когда канальный уровень только

<sup>1</sup> Агентство национальной безопасности (National Security Agency), разведывательная организация правительства США.

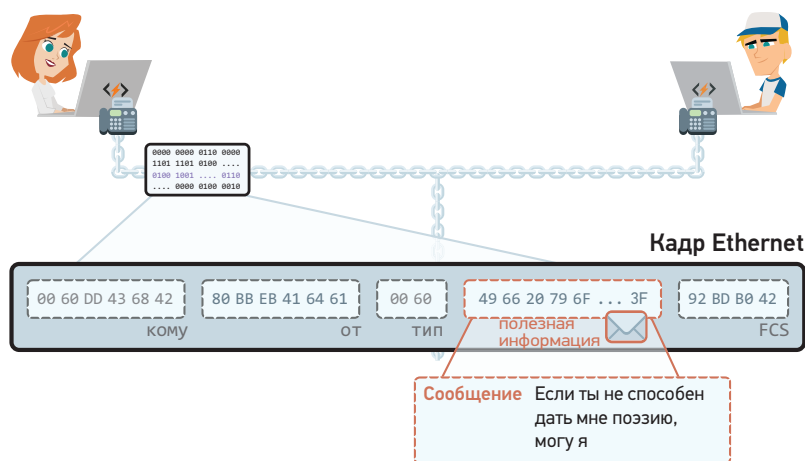
<sup>2</sup> В результате шифрования злоумышленники получают искаженные сообщения.

изобрели, о безопасности еще не нужно было заботиться. Протоколы постоянно развиваются, делаясь более безопасными, что нейтрализует такие атаки, но этому процессу не видно конца.

## КАДРЫ

Иногда передача должна содержать много данных, и отправка одного большого сообщения нецелесообразна. Не все сетевые интерфейсы и компьютеры поддерживают одинаковые скорости передачи. Более того, что будет, если в середине передачи произойдет коллизия? Всю передачу придется отменить, поскольку отправителю и получателю будет сложно точно определить, какие части сообщения были получены, а какие — нет.

Для решения подобных проблем длинные сообщения всегда разделяются на небольшие части, каждая из которых отправляется как независимая передача. Время между передачами может варьироваться в зависимости от возможностей обоих компьютеров: более медленным устройствам требуются более длительные перерывы. Если возникает ошибка, необходимо отменить и повторно отправить лишь небольшую передачу, которая не удалась (рис. 1.7).



**Рис. 1.7.** Кадр Ethernet. Как только он передается по медному проводу, он превращается в серию электрических сигналов, которые кодируют число. Протокол Ethernet указывает, как интерпретировать это число. Например, первые 12 шестнадцатеричных цифр кодируют MAC-адрес назначения

Каждая независимая передача называется **кадром**. Стандартные протоколы Wi-Fi ограничивают размер кадра 2346 байтами. Тридцать четыре байта необходимы для MAC-адресов и кодов обнаружения ошибок. Таким образом, кадр Wi-Fi в итоге может нести до 2312 байт данных, называемых полезной информацией<sup>1</sup>. В проводных сетях максимальный размер кадра обычно составляет 1526 байт, где полезной информации — 1500 байт.

В редких случаях помехи в среде мешают передаче, и получатель улавливает сигналы, которые не кодируют в точности ту же информацию, которую отправитель намеревался передать. Посмотрим на специальное поле, которое было добавлено для устранения этой проблемы.

**FCS** Последняя часть кадра, **FCS (Frame Check Sequence**, последовательность проверки кадра), гарантирует, что информация была передана точно. FCS не добавляет новую информацию к передаче: это просто результат вычисления с использованием содержимого всех остальных полей. Изменение любого содержимого до FCS должно приводить к изменению самого FCS.

Получив кадр, компьютер вычисляет *ожидаемый* FCS из полученной информации и сравнивает его с *полученным* FCS. Если они не совпадают, кадр отбрасывается. Если же совпадают, то мы понимаем, что сообщение не было искажено, а принятая полезная информация не содержит ошибок.

**ТИП** Кадр, показанный на рис. 1.7, содержит еще одно поле, о котором мы пока не говорили: **тип полезной информации**. Оно сообщает получателю, каким правилам следовать для интерпретации данных в кадре. В следующем разделе мы рассмотрим наиболее распространенный набор таких правил.

## 1.2. МЕЖСЕТЕВОЙ УРОВЕНЬ

Мы увидели, что канальный уровень позволяет напрямую подключенным компьютерам обмениваться сообщениями внутри кадров. В **межсетевом уровне**, также известном как **сетевой уровень**, указывается, как передавать эти сообщения между компьютерами, которые подключены *не* напрямую.

---

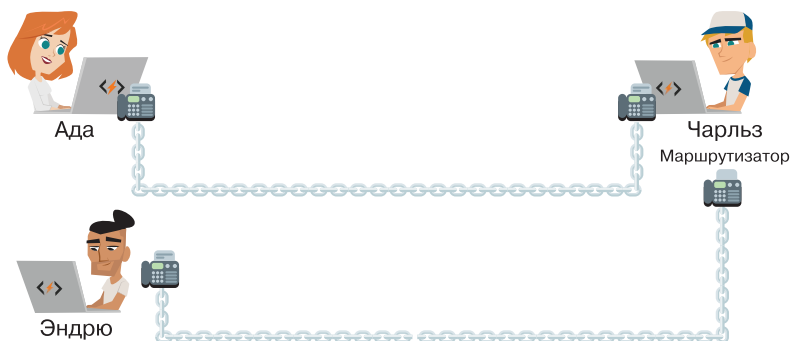
<sup>1</sup> Если мы используем один байт на символ, в кадре Wi-Fi уместится около 500 слов, чего достаточно для заполнения страницы текста.

Хитрость заключается в установке нескольких компьютеров, называемых **маршрутизаторами** (или **роутерами**), с несколькими сетевыми интерфейсами. Затем все компьютеры в сети подключаются как минимум к одному маршрутизатору, а каждый маршрутизатор связан как минимум еще с одним. Когда маршрутизатор получает сообщение на одном из своих сетевых интерфейсов, он может переслать его другому маршрутизатору через другой сетевой интерфейс.

**ЛОКАЛЬНЫЕ СЕТИ** Мы можем попросить маршрутизатор, с которым мы связаны, переслать сообщение на компьютер, с которым мы не связаны. Предположим, у вас дома есть проводная сеть, соединяющая маршрутизатор и настольный компьютер. Предположим, маршрутизатор также напрямую подключен к смартфону в другой, беспроводной сети.

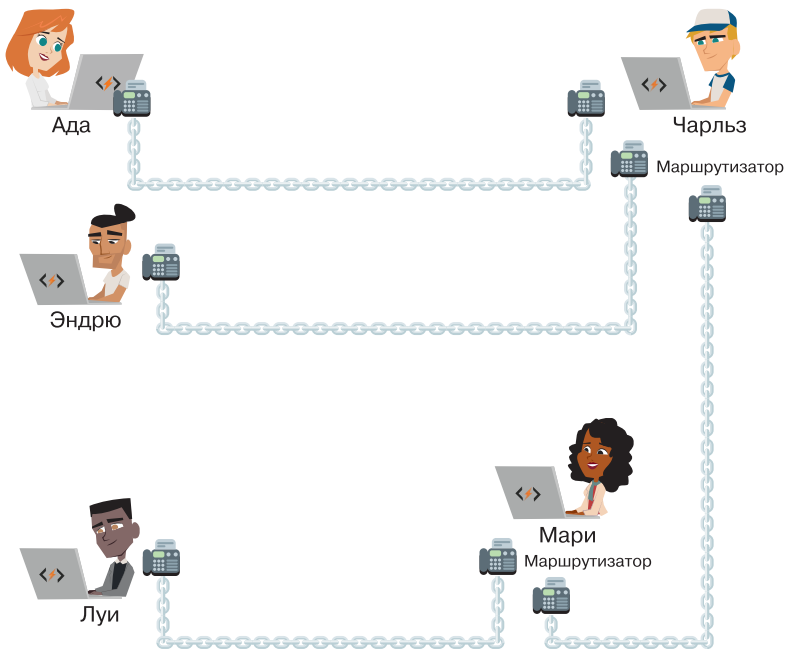
Несмотря на то что настольный компьютер и смартфон напрямую не подключены к одной и той же сети, они могут отправлять сообщения друг другу, используя маршрутизатор в качестве ретранслятора. Компьютеры из разных сетей в непосредственной близости, способные общаться друг с другом через маршрутизаторы, образуют большую сеть, называемую локальной (Local Area Network, **LAN**).

В доме или небольшом офисе одного маршрутизатора будет достаточно, чтобы связать все компьютерные сети на данной территории. При сборке локальной сети, охватывающей большую организацию, такую как университет или больница, может потребоваться множество маршрутизаторов для соединения всех компьютерных сетей в единую систему (рис. 1.8).



**Рис. 1.8.** В этой небольшой локальной сети Ада и Эндрю могут отправлять сообщения друг другу через свой маршрутизатор «Чарльз»

**ГЛОБАЛЬНЫЕ СЕТИ** Но зачем останавливаться на достигнутом? Если ваш маршрутизатор подключен к маршрутизатору за пределами вашего дома, который, в свою очередь, связан с маршрутизатором в университете, вы можете запросить пересылку вашего сообщения на компьютеры в локальной сети университета. Когда удаленные локальные сети соединяются друг с другом, они формируют глобальную сеть (**Wide Area Network, WAN**) (рис. 1.9).



**Рис. 1.9.** Чарльз подключен к удаленному маршрутизатору Мари, и они оба пересылают сообщения по этой глобальной сети

Глобальная сеть может расти по мере того, как к ней подключается все больше локальных сетей. Различные глобальные сети также могут быть подключены друг к другу, формируя сеть еще большего размера. Самая большая глобальная сеть в мире — это собрание тысяч **взаимосвязанных сетей**, которое мы называем **интернетом**. Это сеть, которую мы используем каждый день для отправки электронных писем и просмотра веб-страниц. В 2020 году в нее входило более миллиарда компьютеров. Узнаем, каким образом все они связаны.

## МЕЖСЕТЕВОЕ ВЗАИМОДЕЙСТВИЕ

Самый простой способ подключить маршрутизатор к интернету — заплатить за это. Определенные организации в интернете свяжут один из своих маршрутизаторов с вашим и позволят вашим сообщениям проходить через свою сеть в обоих направлениях. Эта платная услуга называется **транзитом**, так как все ваши сообщения будут проходить *транзитом* через их сеть, прежде чем перейти к конкретному целевому маршрутизатору.

Однако проход через стороннюю сеть не всегда нужен для подключения к другому маршрутизатору в интернете. Если, например, два близлежащих университета много общаются, они могут связать свои маршрутизаторы, чтобы сообщения передавались между их сетями напрямую. Это позволит сэкономить деньги, поскольку в противном случае эти сообщения должны были бы проходить через платное соединение. Свободный обмен сообщениями между сетями разных организаций называется **пирингом**.

## МАРШРУТИЗАЦИЯ

Любой компьютер, подключенный к маршрутизатору в интернете, может запросить пересылку его сообщений другим маршрутизаторам (рис. 1.10). Так сообщения могут передаваться на большие расстояния. Например, во многих прибрежных городах есть система подводных кабелей, соединяющих маршрутизаторы.

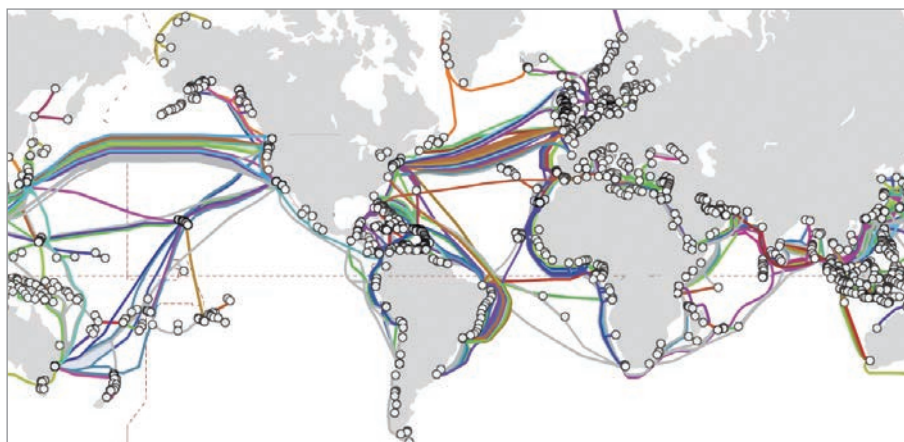
Прямого соединения между маршрутизаторами в Майами и Буэнос-Айресе нет. Однако Майами связан с Пуэрто-Рико, который связан с Форталезой, которая связана с Рио-де-Жанейро, который связан с Буэнос-Айресом. Майами и Буэнос-Айрес могут обмениваться сообщениями через эти кабели, если маршрутизаторы по пути пересылают сообщения туда и обратно. Сегодня подводные кабели соединяют сотни прибрежных городских маршрутизаторов по всему миру (рис. 1.11).

Практически любой другой город на Земле напрямую или опосредованно связан с этими прибрежными городами, часто с помощью кабелей, проложенных на земле. Спутники связи также имеют маршрутизаторы для установления беспроводных соединений с удаленными точками. Все маршрутизаторы могут пересылать сообщения, поэтому сообщение,

которое вы отправляете в интернете, можно направить на любой другой компьютер в интернете. Но только в том случае, *если* путь к нему может быть найден.



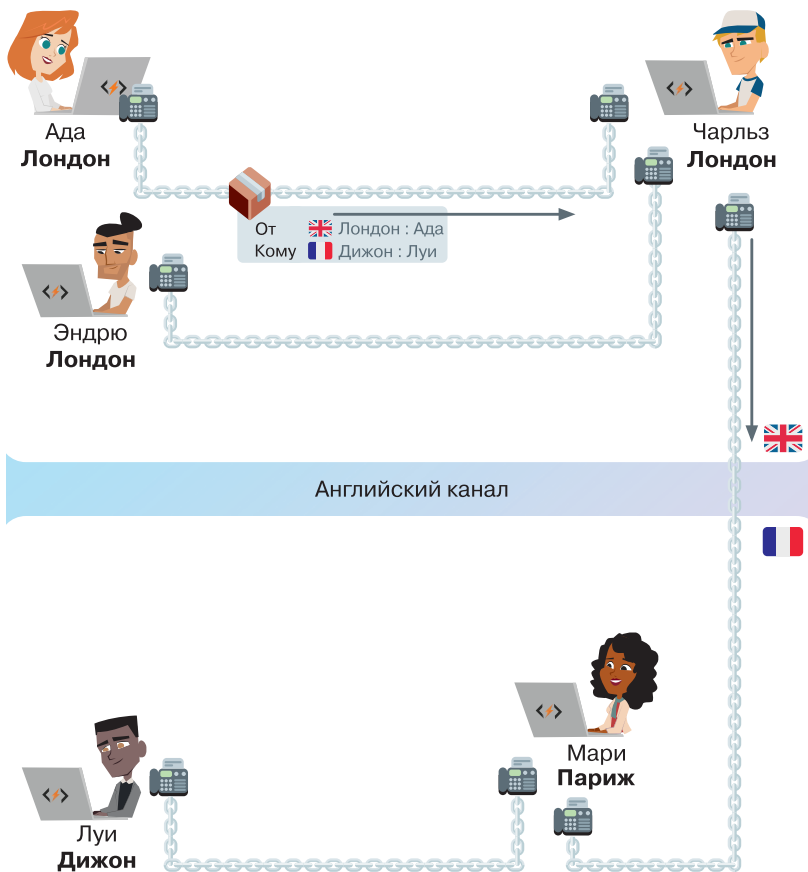
**Рис. 1.10.** Система SAM-1 связывает маршрутизаторы в 16 городах из 11 разных стран, используя более 15 тысяч миль подводных кабелей



**Рис. 1.11.** В настоящее время используются подводные оптоволоконные кабели

## АДРЕСАЦИЯ МЕСТОПОЛОЖЕНИЯ

На канальном уровне компьютеры идентифицируются по физическому адресу. Физические адреса однозначно идентифицируют компьютеры, но не дают никаких подсказок о том, *где именно* компьютер подключен и как до него добраться. Если компьютер перевезти на другой конец света, он сохранит свой физический адрес!



**Рис. 1.12.** Ада хочет отправить пакет Луи, поэтому просит свой маршрутизатор (у Чарльза) переслать его. Она пишет на пакете иерархический адрес Луи. В итоге Чарльз знает, что должен отправить пакет во Францию, поэтому отправляет его французскому маршрутизатору, с которым он связан: Мари