

# РАСПРЕДЕЛЕННЫЕ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНЫЕ СИСТЕМЫ

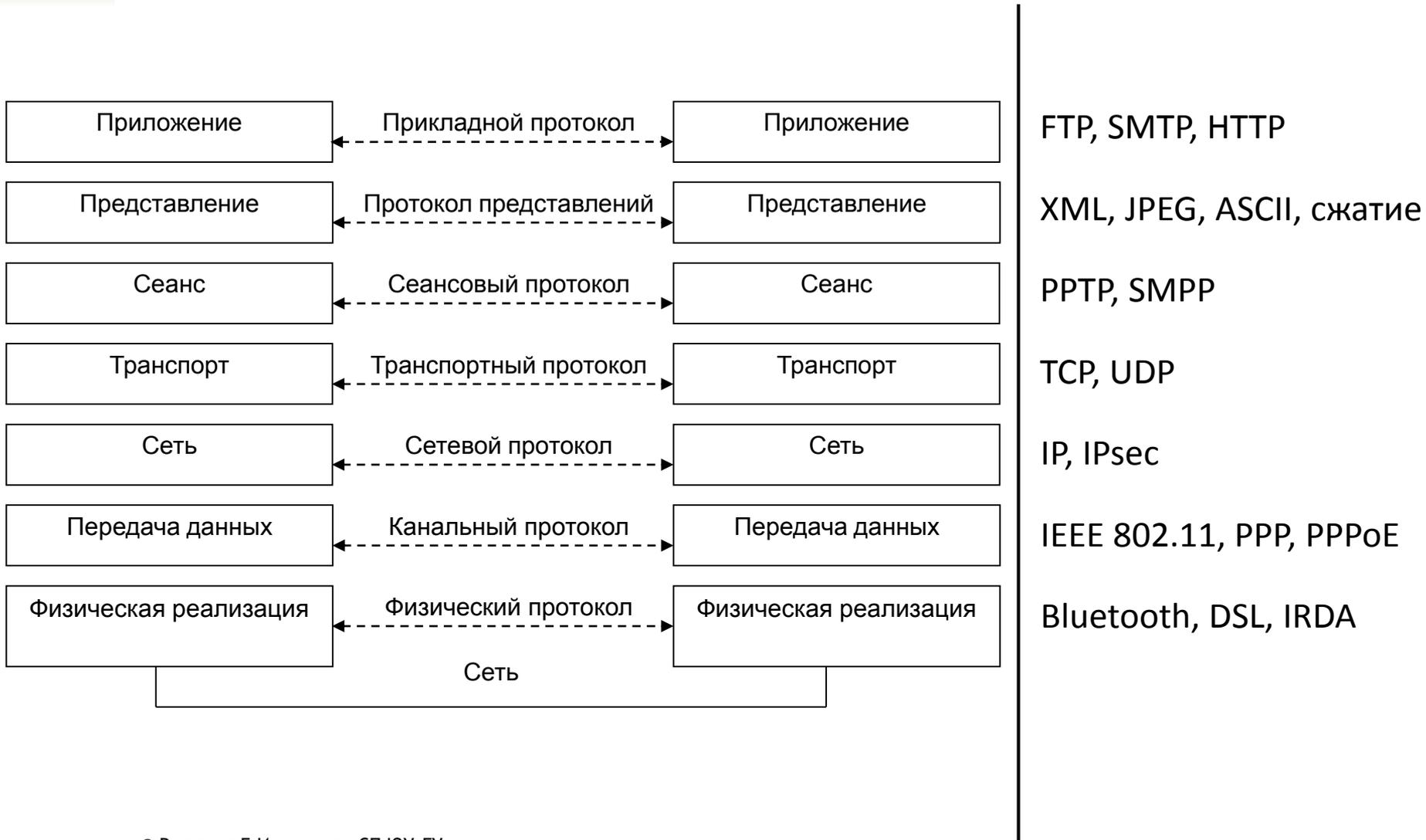
Организация связи между компонентами

# Роль связи в РВС

Взаимодействие базируется на протоколах.

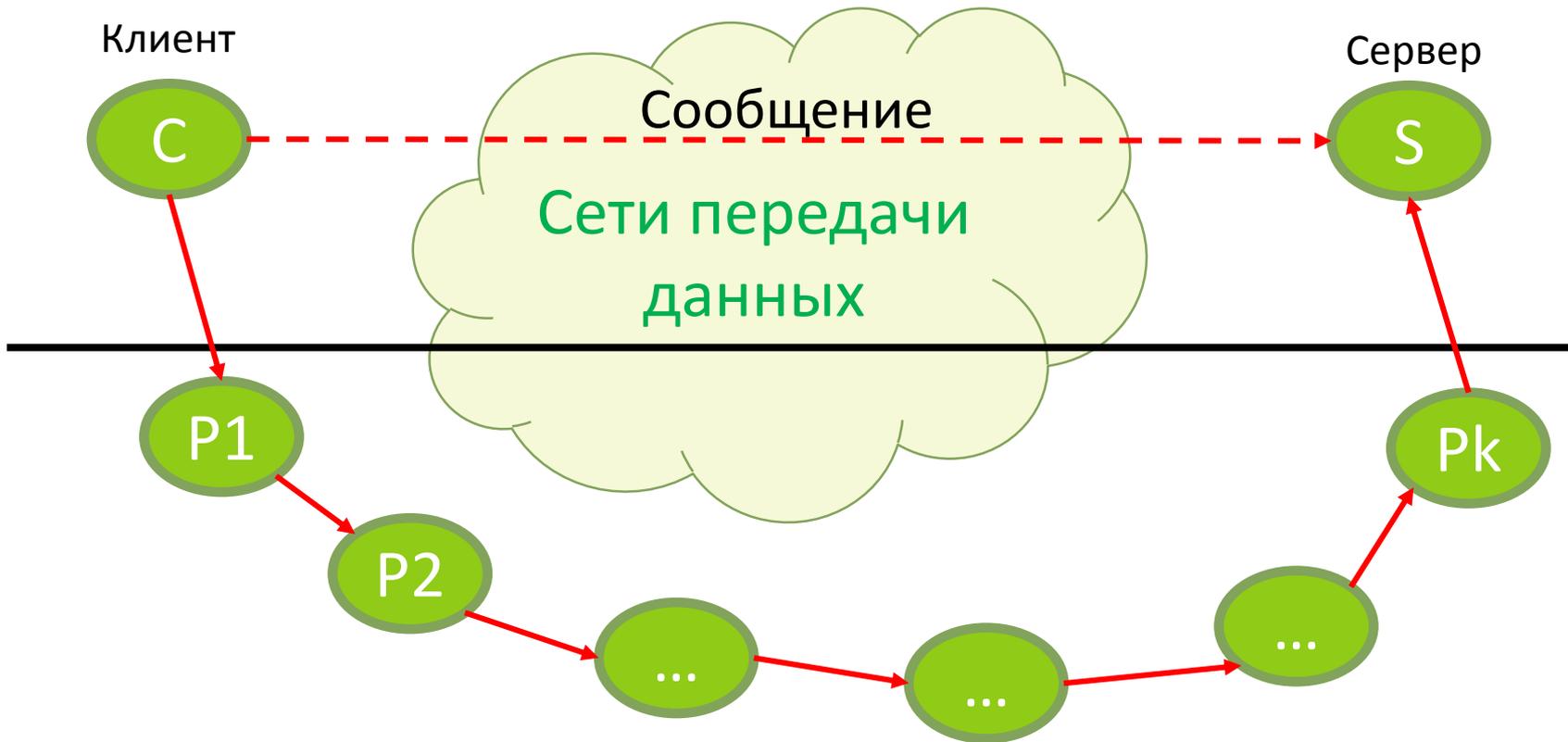
**Протокол** – это набор правил и соглашений, описывающий процедуру взаимодействия между компонентами системы.

# СТЕК ПРОТОКОЛОВ OSI



# ТРАНСПОРТНЫЙ И СЕТЕВОЙ УРОВЕНЬ

Транспортный протокол и выше



Сетевой протокол и ниже

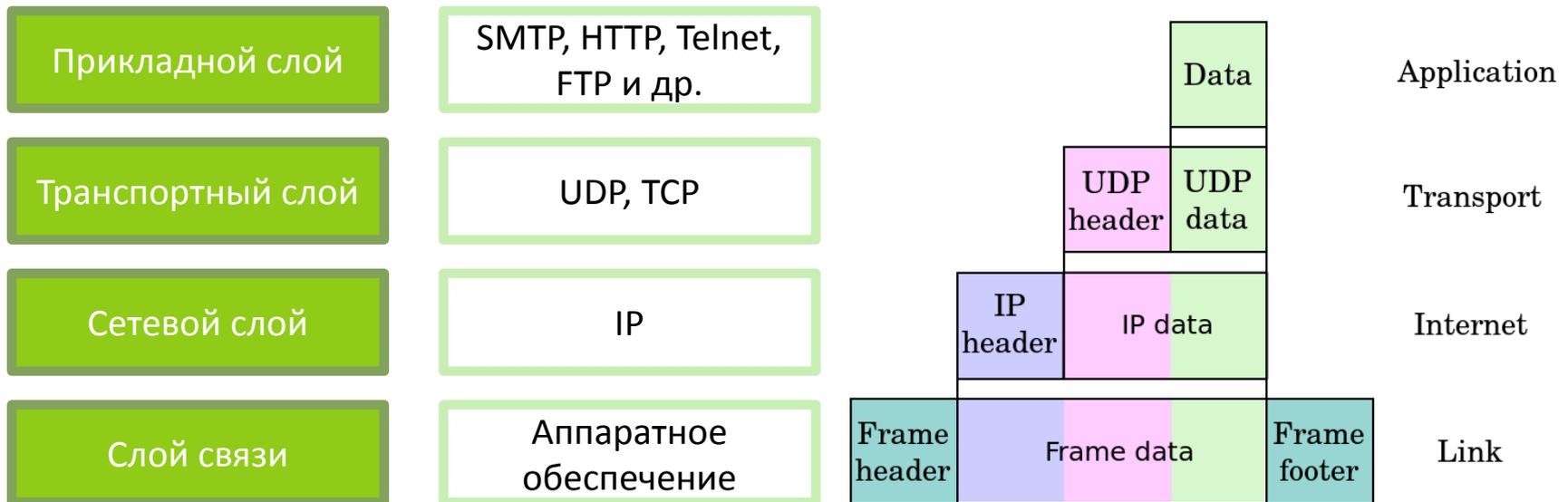
# СТЕК ПРОТОКОЛОВ OSI

- **Прикладной (application) протокол:** конкретные потребности пользовательских приложений. Примерами являются электронная почта, доски объявлений, чаты, веб-приложения, службы каталогов и т.д.
- **Протокол представления (presentation):** решает проблемы совместимости, устраняя синтаксические различия в представлении данных.
- **Сеансовый (session) протокол:** управляет созданием/завершением сеанса, обменом информацией, синхронизацией задач
- **Транспортный (transport) протокол:** обеспечивает сквозное соединение между отправителем и приемником.
- **Сетевой (network) протокол:** обеспечивает межмашинная коммуникацию (связь машина-к-машине), и несет ответственность за маршрутизации сообщений.
- **Канальный (data-link) протокол:** собирает поток битов в фреймы и добавляет управляющие биты для защиты данных от порчи в процессе передачи.
- **Физический (physical) протокол:** определяет, каким образом биты передаются по каналу связи. В электрической связи, определяет уровни напряжения (или частоты), которые будут использоваться для представления 0 или 1.

# ПРИНЦИП ФОРМИРОВАНИЯ СООБЩЕНИЙ

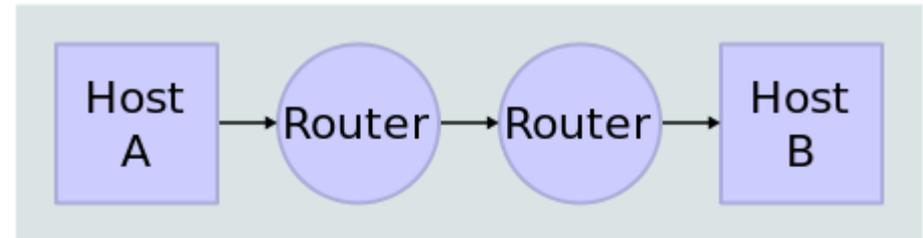


- ⊙ Наиболее популярный стек протоколов в сети Интернет
- ⊙ Четыре слоя

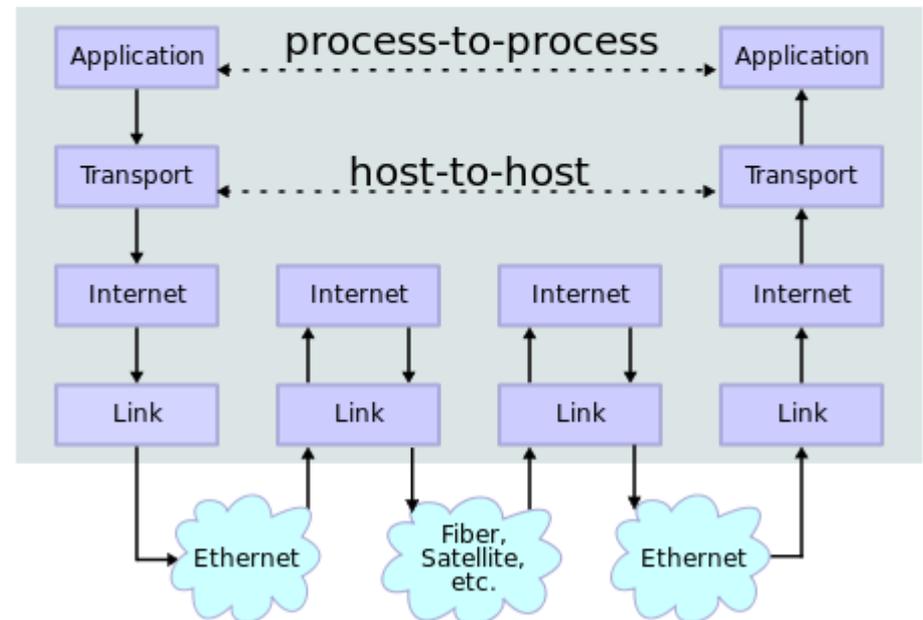


- ⊙ Определяет датаграмму как единицу передачи данных
- ⊙ Определяет схему интернет-адреса
- ⊙ Обеспечивает передачу датаграмм от отправителя к получателю

## Network Topology



## Data Flow



- ⊙ TCP/IP – транспортный слой, обеспечивающий передачу данных от клиента – серверу.
- ⊙ 2 главных протокола: TCP и UDP.

Слой	TCP	UDP
Прикладной	Данные передаются в потоках	Данные передаются в сообщениях
Транспортный	Сегмент	Пакет
Сетевой	Датаграмма	Датаграмма
Слой связи	Фрейм	Фрейм

# ОРГАНИЗАЦИЯ ОБМЕНА СООБЩЕНИЯМИ

11

## ◎ Прямая передача сообщений

- ◎ возможна только если принимающая сторона готова к приему сообщения в этот момент времени

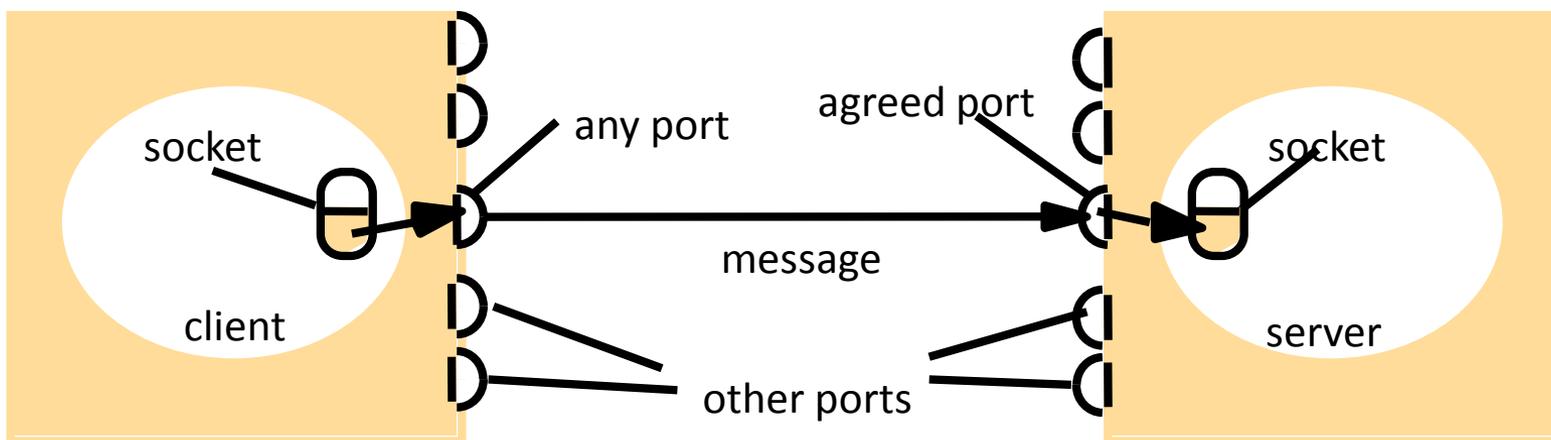
## ◎ Использование менеджера сообщений

- ◎ компонента высылает сообщение в очередь менеджера, из которой, в дальнейшем, принимающая сторона извлекает полученное сообщение

# ПРЯМАЯ ПЕРЕДАЧА СООБЩЕНИЙ: СОКЕТЫ

# ПРЯМАЯ ПЕРЕДАЧА СООБЩЕНИЙ: СОКЕТЫ

- ☉ Т.е. используется непосредственно транспортный уровень в виде Middleware.



Internet address = 138.37.94.248

Internet address = 138.37.88.249

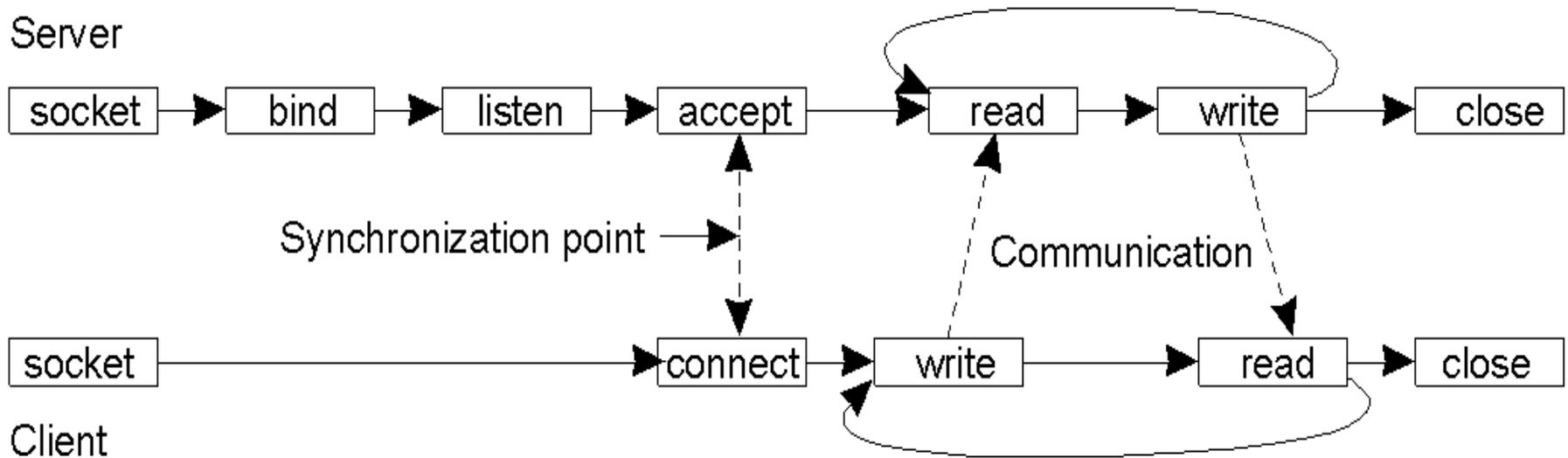
- ☉ **Сокет** – абстрактный объект, представляющий конечную точку соединения, обеспечивающий прием и передачу сообщений внешнему (локальному или удаленному) процессу.
- ☉ **Сокет TCP/IP** – комбинация IP-адреса и номера порта, например 10.10.10.10:80.
- ☉ Интерфейс сокетов впервые появился в BSD Unix.

# BERKELEY SOCKETS API (1)

Socket primitives for TCP/IP.

<b>Primitive</b>	<b>Meaning</b>
Socket	Create a new communication endpoint
Bind	Attach a local address to a socket
Listen	Announce willingness to accept connections
Accept	Block caller until a connection request arrives
Connect	Actively attempt to establish a connection
Send	Send some data over the connection
Receive	Receive some data over the connection
Close	Release the connection

# BERKELEY SOCKETS (2)



# RPC / RMI

# ТЕХНОЛОГИИ УДАЛЕННОГО ВЫЗОВА

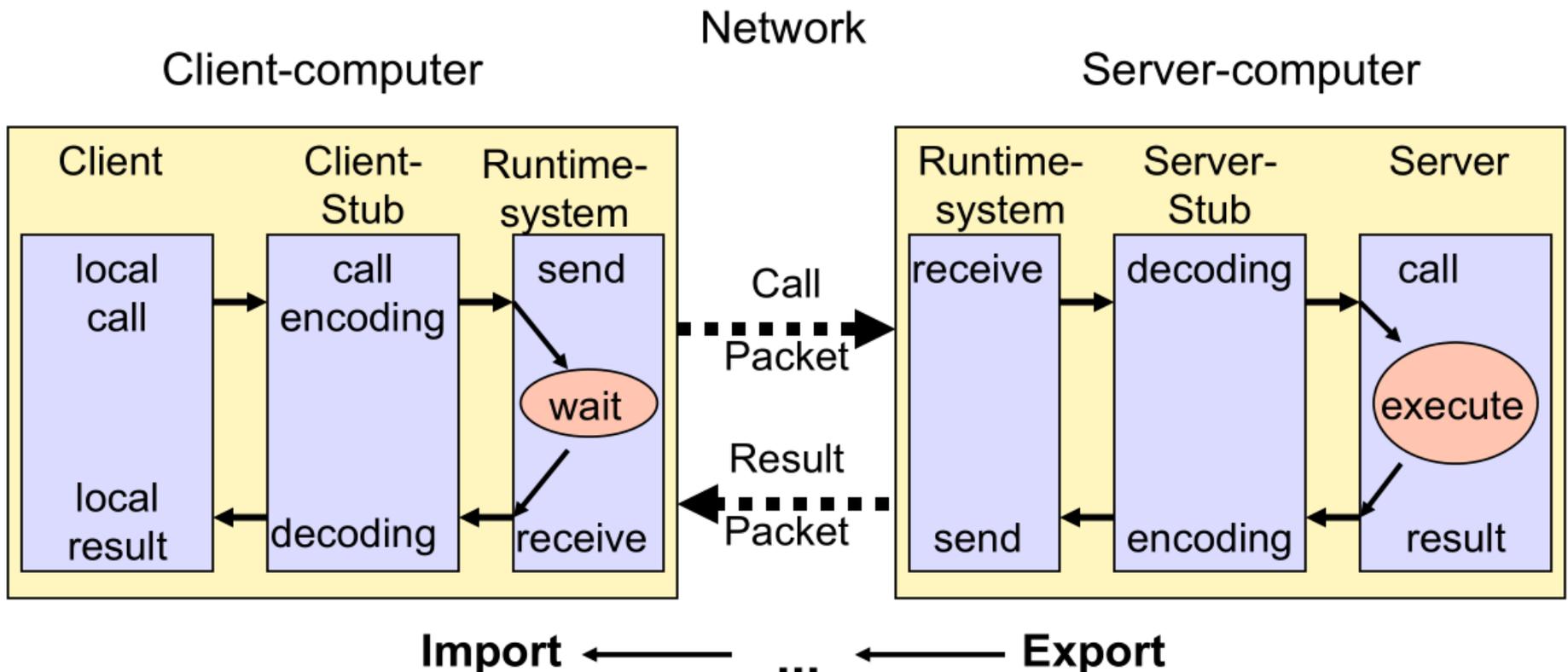
17

- ◎ **Удаленный вызов процедур** (от англ. Remote Procedure Call, RPC) — технология, позволяющая компьютерным программам вызывать функции или процедуры в другом адресном пространстве.

С точки зрения ООП была реализована концепция использования удаленных объектов Remote Method Invocation (RMI).

- ◎ **RMI** позволяет обеспечить прозрачный доступ к методам удаленных объектов, обеспечивая
  - ◎ доставку параметров вызываемого метода,
  - ◎ сообщение объекту о необходимости выполнения метода
  - ◎ и передачу возвращаемого значения клиенту обратно

- ◎ Разработчики знакомы с концепцией вызова методов
- ◎ Хорошо спроектированные процедуры могут выполняться изолированно
- ◎ Нет причин, почему бы не выполнять процедуры на удаленной машине

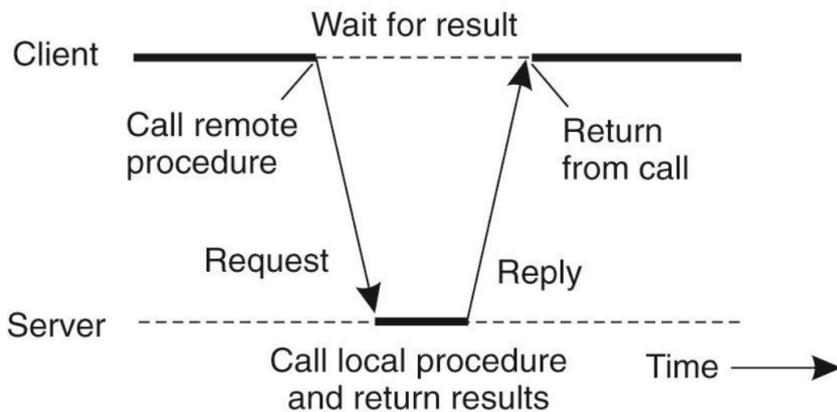


# СИНХРОННЫЙ / АСИНХРОННЫЙ ОБМЕН

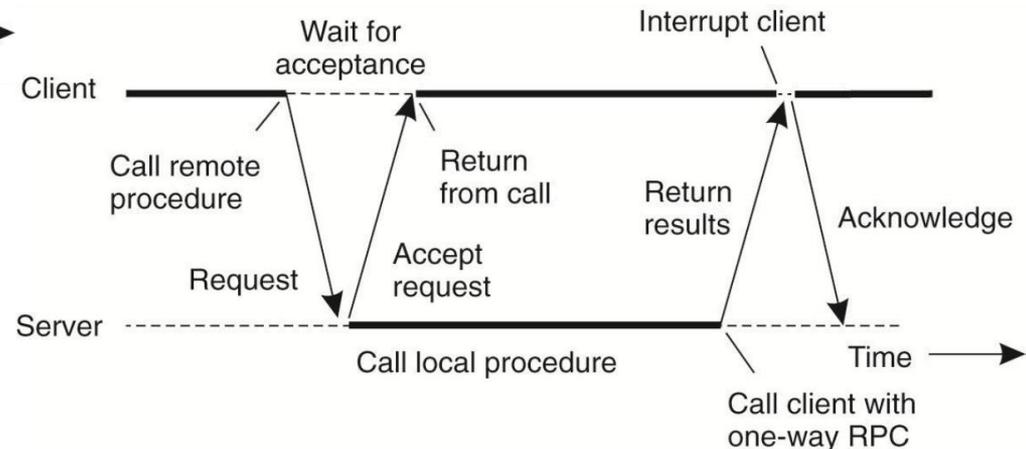
- ◎ Синхронный обмен: отправитель ждет до тех пор, пока не удостоверится в том, что сообщение принято получателем
  - ◎ Блокирующее отправление / получение
- ◎ Асинхронный обмен: клиент продолжает свою работу после отправления сообщения
  - ◎ Неблокирующее отправление
  - ◎ Получение может быть блокирующим, может быть не блокирующим
  - ◎ Механизмы обратного вызова (Callback)

# АСИНХРОННЫЙ RPC

- Можно избавиться от жесткого шаблона «запрос-ответ», обеспечить вызов удаленного метода без необходимости ожидания ответа от сервера.

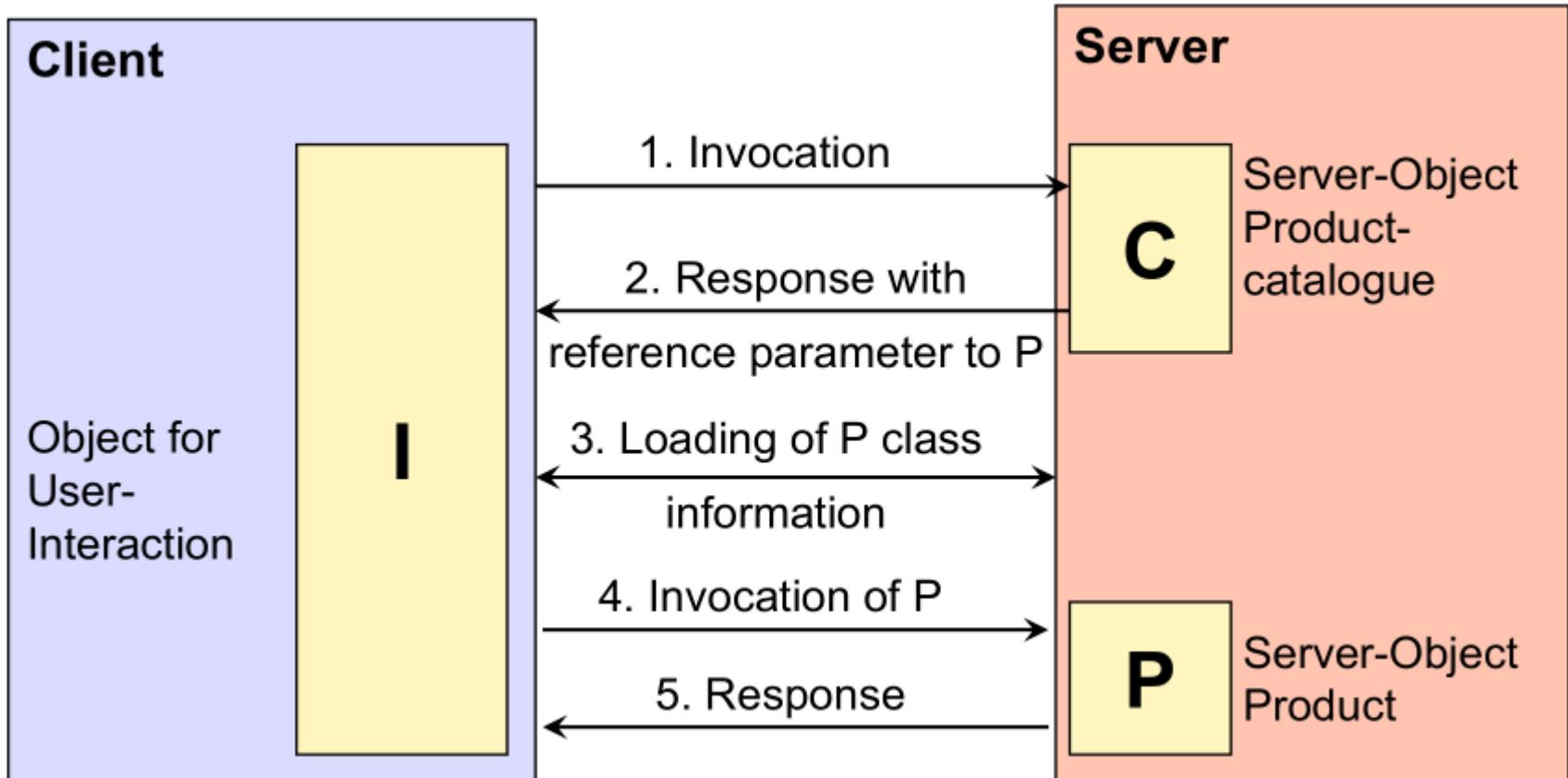


**Синхронный RPC**



**Двойной асинхронный RPC**

# REMOTE METHOD INVOCATION RMI



# REMOTE METHOD INVOCATION RMI

## Интерфейс:

```
public interface ProductCatalogue extends java.rmi.Remote
{
    ProductDescription[] searchProduct(String productType) throws java.rmi.RemoteException;
    Product provideProduct(ProductDescription d) throws java.rmi.RemoteException;
    int deleteProduct(ProductDescription d) throws java.rmi.RemoteException;
    int updateProduct(Product p) throws java.rmi.RemoteException;
    ...
}
```

## Сервер – реализация интерфейса:

```
public class ProductCatalogueImpl extends java.rmi.server.UnicastRemoteObject
implements ProductCatalogue
{
    public ProductCatalogueImpl() throws java.rmi.RemoteException
    {
        super();
    }

    public ProductDescription[] searchProduct(String productType)
    throws java.rmi.RemoteException
    {
        ProductDescription[] desc = ProductCatalogue.getDescriptionByType(productType);
        return desc;
    }
    ...
}
```

# REMOTE METHOD INVOCATION RMI

## Реализация сервера:

```
public class ProductCatalogueServer {
    public ProductCatalogueServer() {
        try {
            ProductCatalogue c = new ProductCatalogueImpl();
            Naming.rebind("rmi://localhost:1099/ProductCatalogueService", c);
        }
        catch (Exception e) {...}
    }
    public static void main(String args[]) {
        new ProductCatalogueServer();
    }
}
```

## Реализация клиента:

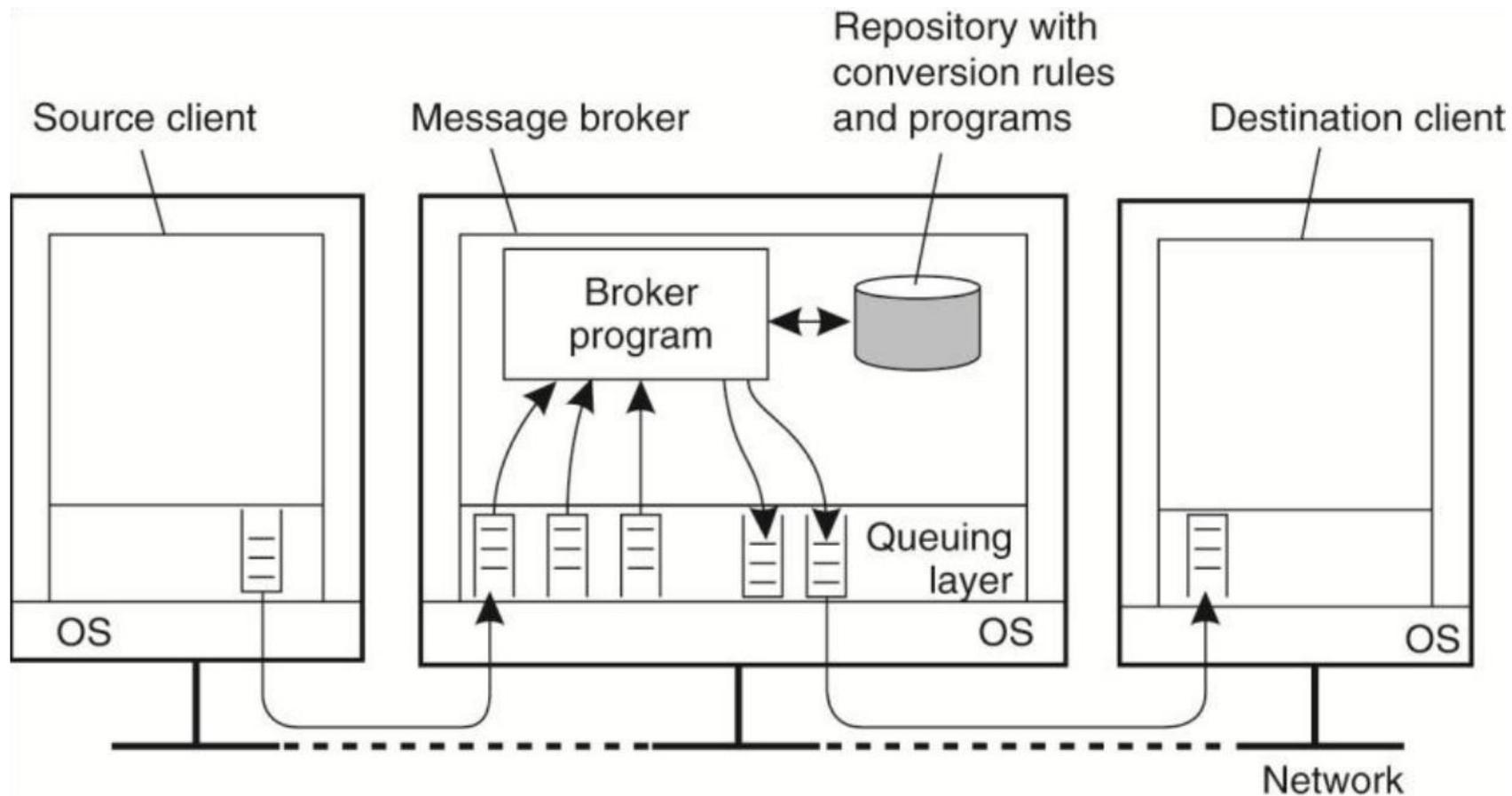
```
public class ProductCatalogueClient {
    public static void main(String[] args)
    {
        try {
            ProductCatalogue c= (ProductCatalogue)Naming.lookup(
                "rmi://hostname/ProductCatalogueService");
            System.out.println( c.searchProduct("book");
        }
        catch (Exception e) {...}
    }
}
```

# ВЗАИМОДЕЙСТВИЕ ПОСРЕДСТВОМ МЕНЕДЖЕРА СООБЩЕНИЙ

# МЕНЕДЖЕРЫ (ОЧЕРЕДИ) СООБЩЕНИЙ

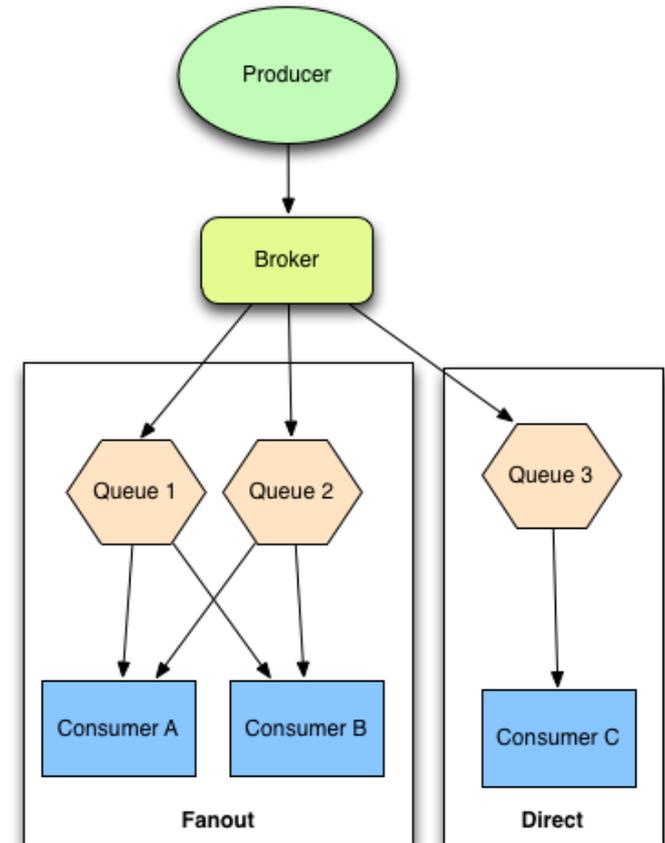
- ◎ *Очередь сообщений* – это ПО промежуточного слой, обеспечивающие управление взаимодействием между элементами РВС, посредством сбора, хранения и маршрутизации сообщений между процессами.
- ◎ Очередь сообщений позволяет работающим в различное время приложениям взаимодействовать в гетерогенных сетях и системах, которые могут временно отключаться от сети.
- ◎ Приложения отправляют, получают и считывают (то есть читают без удаления) сообщения из очередей.

# ИСПОЛЬЗОВАНИЕ МЕНЕДЖЕРА СООБЩЕНИЙ



# МЕНЕДЖЕРЫ (ОЧЕРЕДИ) СООБЩЕНИЙ

- ◎ Очередь сообщения предоставляет интерфейс для поставщика (*producer*) и потребителя (*consumer*) сообщений.
- ◎ Менеджер сообщений может обеспечить распределение сообщений в различные очереди, обеспечивая распределение нагрузки между задачами и возможность горизонтального масштабирования.



# ИСПОЛЬЗОВАНИЕ МЕНЕДЖЕРА СООБЩЕНИЙ

28

## Достоинства

- ◎ **Слабосвязанность** программных компонентов обеспечивается посредством единого интерфейса данных
- ◎ **Избыточность данных:** парадигма “put-get-delete” позволяет избежать потери данных, даже если они не были обработаны после их получения
- ◎ **Масштабируемость и эластичность:** считывать и обрабатывать заявки из очереди могут несколько независимых процессов одновременно. При этом, если один из таких процессов падает, любой другой может взять на себя задачу обработки сообщений
- ◎ **Очередность:** сообщения попадают в очередь одно за другим, и, соответственно, обрабатываются в порядке поступления.
- ◎ **Буферизация:** если время на обработку сообщения больше, чем время поступления новых сообщений, очередь буферизует новые сообщения и они не теряются.
- ◎ **Асинхронность взаимодействия:** время работы клиента и сервера не зависят друг от друга. Клиент может отправить сообщение и продолжить свою работу не дожидаясь ответа.
- ◎ **Высокая прозрачность:** вся коммуникация проходит через менеджер сообщений. Таким образом, можно в любой момент времени оценить, какие сообщения, от кого и кому поступали.

# ИСПОЛЬЗОВАНИЕ МЕНЕДЖЕРА СООБЩЕНИЙ

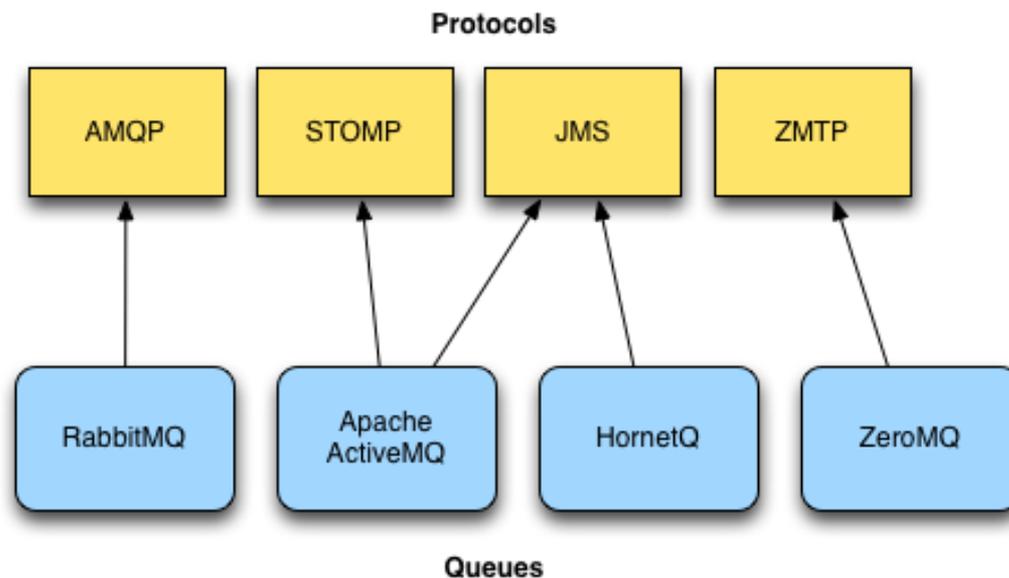
29

## Недостатки

- ⊙ необходимость явного использования очередей распределенным приложением;
- ⊙ сложность реализации **синхронного** обмена;
- ⊙ определенные накладные расходы на использование менеджеров очередей;
- ⊙ сложность получения ответа: передача ответа может потребовать отдельной очереди на каждый компонент, посылающий заявки.

# СЛУЖБЫ ОЧЕРЕДЕЙ СООБЩЕНИЙ

- ◎ Службы очередей сообщений (Message Queue Services, MQS) используются в разработке начиная с 1980-х
- ◎ IBM WebSphere MQ (~8 000 \$ на 100 процессоров).
- ◎ JMS – Java Message Service
- ◎ Microsoft Message Queuing (MSMQ - .NET)



# RABBITMQ VS ACTIVEMQ



## ◎ RabbitMQ (<http://www.rabbitmq.com/>)

- Создан на основе Erlang
- Работает на всех основных операционных системах
- Поддерживает огромное количество платформ для разработчиков (чаще всего – Python, PHP, Ruby)
- Конфигурация – на основе Erlang

## ◎ Apache ActiveMQ (<http://activemq.apache.org/>)

- Построен на основе Java Message Service
- Чаще всего используется совместно с Java-стеком (Java, Scala, Clojure и др).
- Также поддерживает STOMP (Ruby, PHP, Python).
- Конфигурация – на основе XML

# ПРИМЕР ИСПОЛЬЗОВАНИЯ RABBITMQ

- ⦿ RabbitMQ as a Service: <http://www.cloudamqp.com/>
- ⦿ Пример приложения: <https://github.com/cloudamqp/java-amqp-example>
- ⦿ Запускаем Sender (OneOffProcess.java), потом Receiver (WorkerProcess.java)



## Sender:

```
channel.queueDeclare(QueueName, false, false, false, null);
String message = "Hello CloudAMQP!";
channel.basicPublish("", QueueName, null, message.getBytes());
System.out.println(" [x] Sent '" + message + "'");
```

## Receiver:

```
while (true) {
    QueueingConsumer.Delivery delivery = consumer.nextDelivery();
    String message = new String(delivery.getBody());
    System.out.println(" [x] Received '" + message + "'");
}
```

- ◎ **Протокол** – это набор правил и соглашений, описывающий процедуру взаимодействия между компонентами системы.
- ◎ Существуют варианты прямой передачи сообщений в RVC и использования менеджеров сообщений.
- ◎ Технология **RPC** используется для вызова функций или процедур в другом адресном пространстве
- ◎ Технология **RMI** – развитие RPC, обеспечивает прозрачный доступ к методам удаленных объектов
- ◎ Использование **очередей сообщений** позволяет реализовать слабосвязанные высокомасштабируемые распределенные вычислительные системы.