

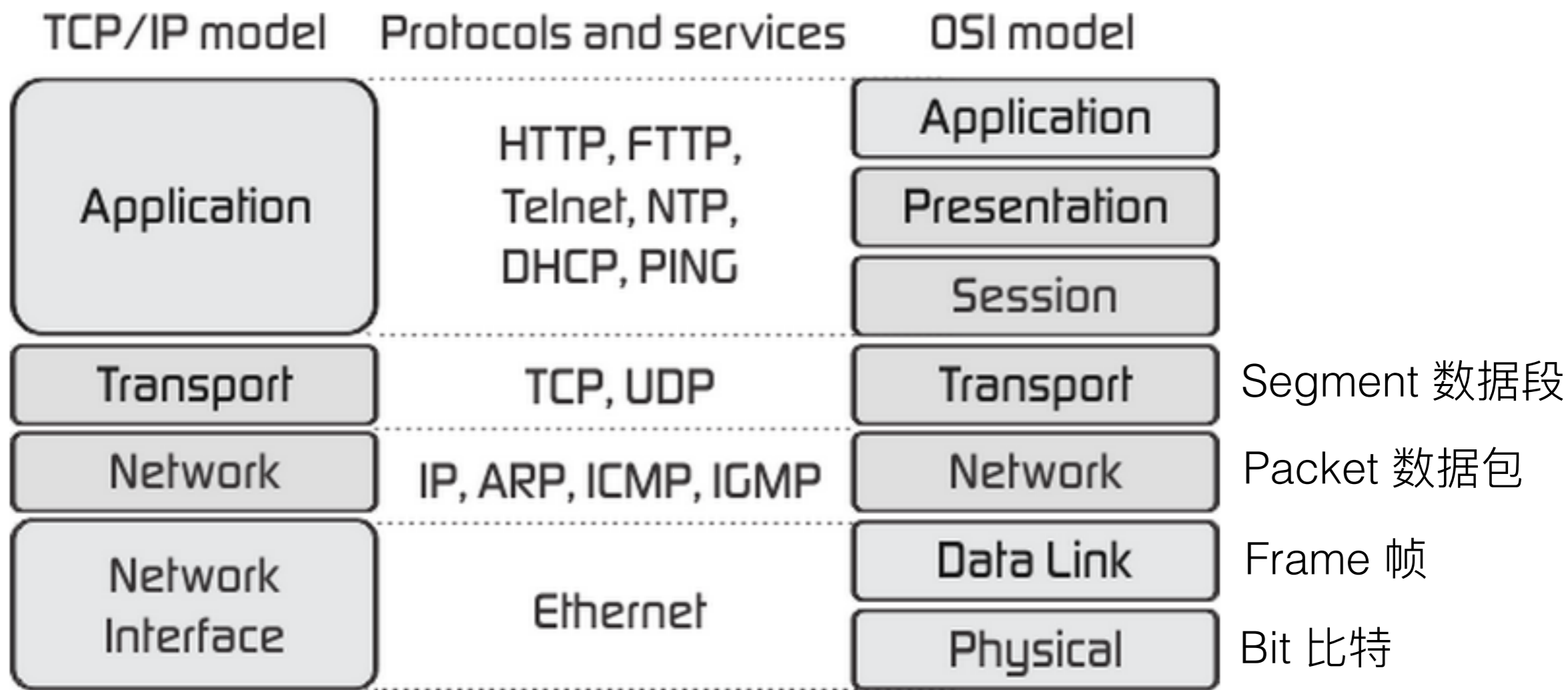
# 习题课

章 阳

[yangzhang@whut.edu.cn](mailto:yangzhang@whut.edu.cn)

<http://yzhang.org>

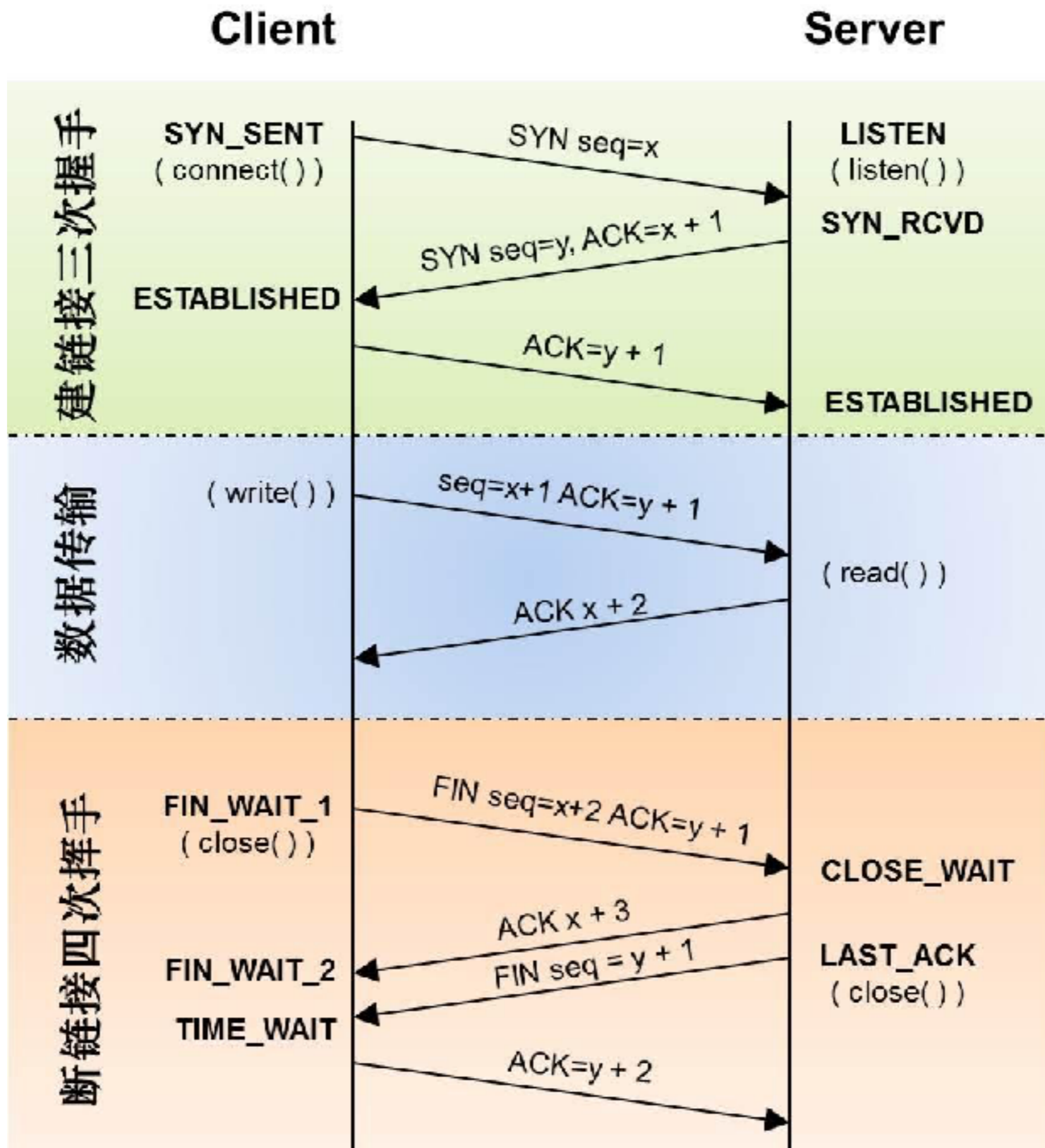
- 1.物理地址（MAC）存在于\_\_\_\_\_层，IP地址存在于\_\_\_\_\_层，可以将IP地址分为\_\_\_\_\_和主机号。



- 1.物理地址 (MAC) 存在于\_\_\_\_\_层, IP地址存在于\_\_\_\_\_层, 可以将IP地址分为\_\_\_\_\_和主机号。

- (数据链路, 网络, 网络号)

- 2.要实现网络服务的可靠性需要提供：\_\_\_\_\_、超时、重传和\_\_\_\_\_。
- 分析：设计一个网络协议，或一种网络服务的时候，检错-超时-重传-序号，各有什么作用？



- 2.要实现网络服务的可靠性需要提供：\_\_\_\_\_、超时、重传和\_\_\_\_\_。
- (检错, 序号)

- 3.发起对等通信的应用程序称为\_\_\_\_\_，等待接收客户通信请求的程序称为\_\_\_\_\_。
- (客户/客户端，服务器)
- 对等通信 (P2P, Peer-to-Peer)



- 4.在TCP/IP使用中, \_\_\_\_\_的模式占有主导地位, 其动机来源于\_\_\_\_\_问题。
- (客户/服务器、通信汇聚点)
- 分析: 汇聚点问题 (Rendezvous dilemma)
  - 空间上的: 公园里两人互相寻找
  - 时间上的: 快慢通信节点
  - “君生我未生, 我生君已老, 君恨我生迟, 我恨君生早。”

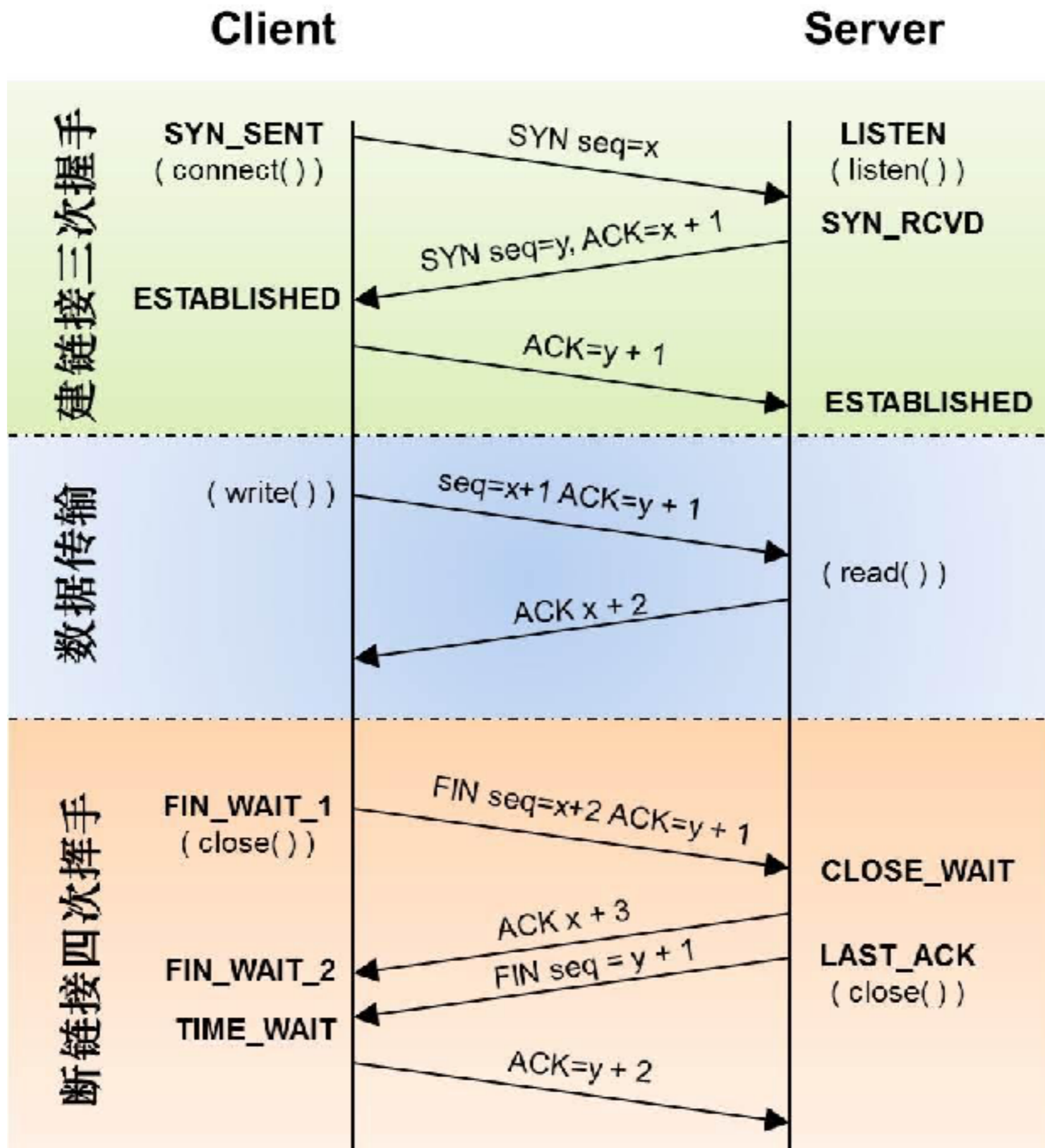
- 5.在UNIX系统中创建新进程，需要调用系统函数\_\_\_\_\_。
- fork()
- windows下CreateProcess()
- fork的三种返回值， -1, 0, PID (进程ID)

- 6.TCP/IP协议定义的端点地址包括\_\_\_\_\_和\_\_\_\_\_。
- (IP地址, 端口号)
- :8080, :21

- 7.不保存任何状态信息的服务器称为\_\_\_\_\_服务器，反之则称为\_\_\_\_\_服务器。
- (无状态，有状态)
- 分析
  - 无状态服务器：如WEB服务器，HTTP服务
  - 有状态服务器：如游戏服务器

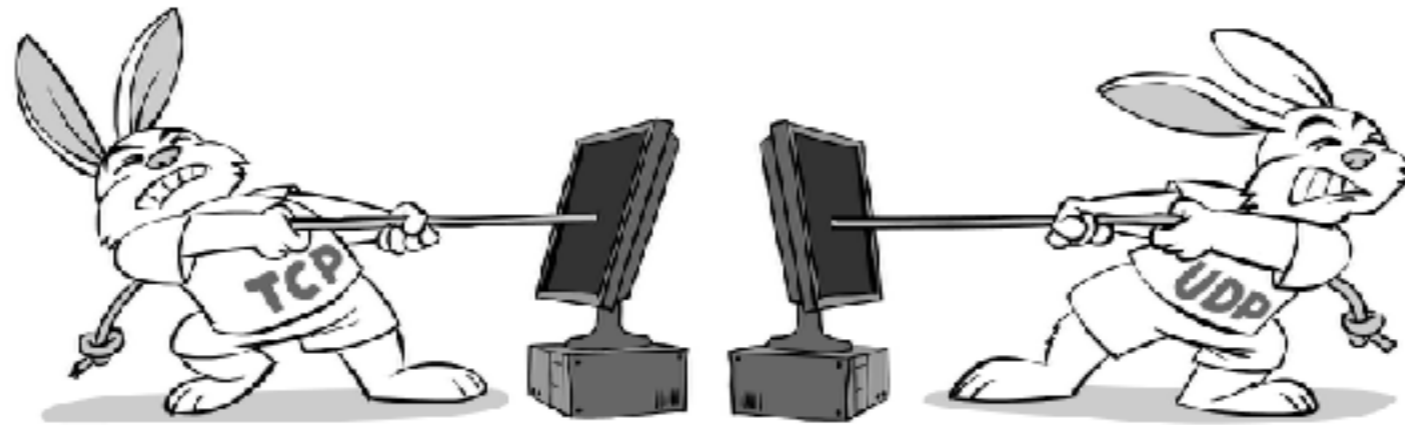
- 8. \_\_\_\_\_是指真正的或表面的同时计算，一个单处理机多用户的计算机可以通过\_\_\_\_\_机制实现表面的同时计算，而在多处理机下可以实现真正的同时计算。
- (并发, 复用)

- 9. TCP提供面向\_\_\_\_\_的服务，而UDP提供\_\_\_\_\_的服务。
- (连接，无连接)
- 分析：TCP-虚连接（虚电路），UDP-尽力发送



- 判断题：
- 1. 有些场合下只能使用UDP协议进行网络通信
- 提示： 内网IM通信； DNS域名解析；  
VANET； .....

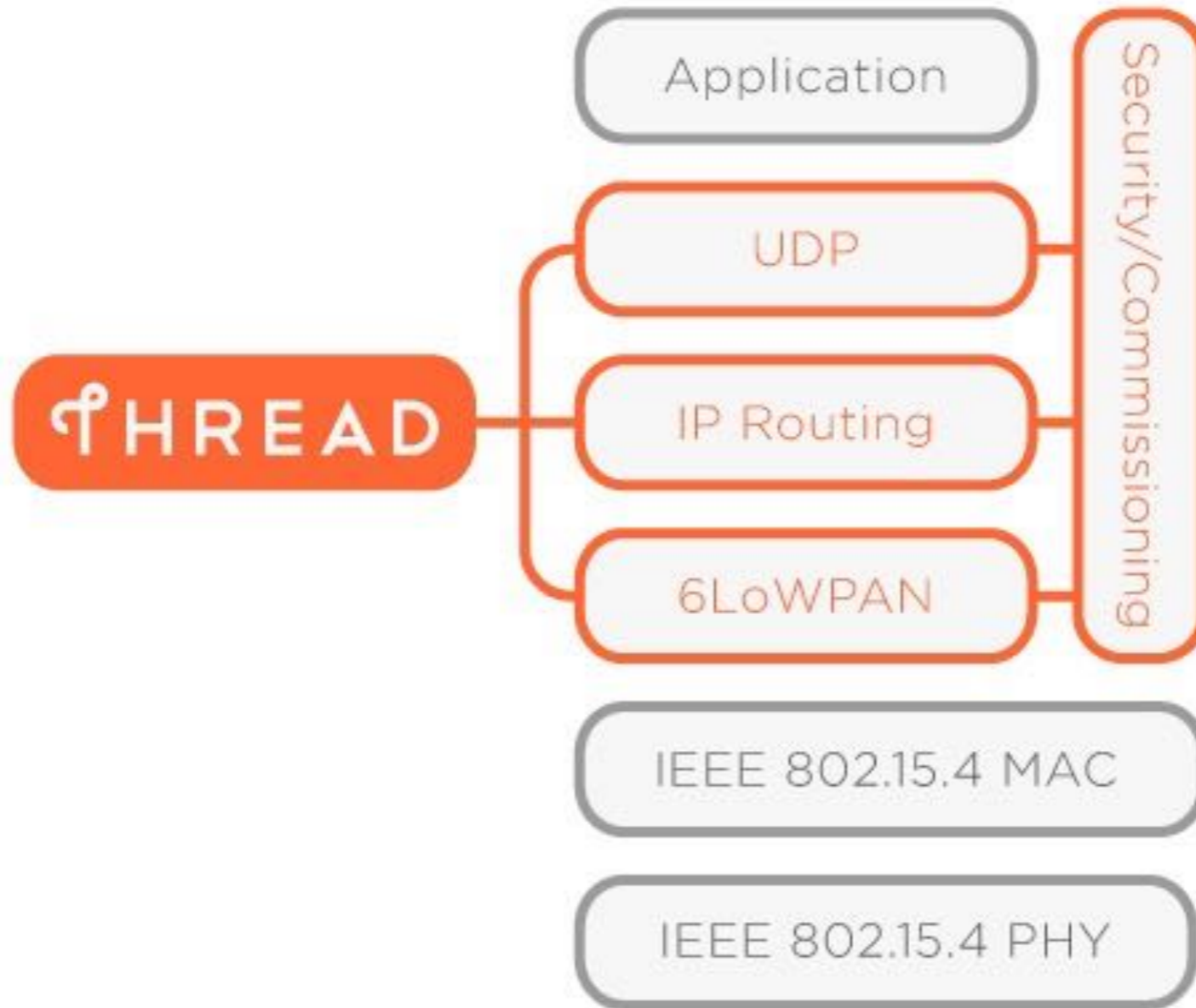




Copyright: wilddogbaas

- UDP≠弱
  - UDP不用握手，不提供流控、拥塞等功能，传输不可靠，因此有时更简单有效。（奥卡姆剃刀？）
  - 随着网络环境变好，UDP其实也够了？（<5% packet loss + retransmission by application layer, NDN...）
  - UDP协议简单，冗余功能少，提升空间大

- 物联网与UDP



- 判断：
- 2. 服务器使用并发处理可以完全防止死锁？
  - 分析：产生死锁的四个条件：
    - 互斥条件：一个资源被一个进程使用
    - 请求与保持条件：不放弃已获得资源
    - 不剥夺条件：不强行剥夺已获得资源
    - 循环等待条件：进程循环等待释放资源

- 2. 服务器使用并发处理可以完全防止死锁? ☒



- 判断：
- 3. 发起对等通信的应用程序为服务器 ☒
  - 分析： 客户端

- 判断
- 4. TCP/IP标准规定了通信双方在什么时间以及用什么方式交互 ☒

- TCP/IP包含了什么?
  - IP：在网络层
    - 数据传输单元和格式，数据递交方法和路由
  - TCP：在传输层
    - 数据包检查、超时检测、处理
    - 面向连接的服务
  - UDP
    - 无连接的服务

- 判断:
- 5. 客户程序可以将服务器的IP地址或域名说明为常量

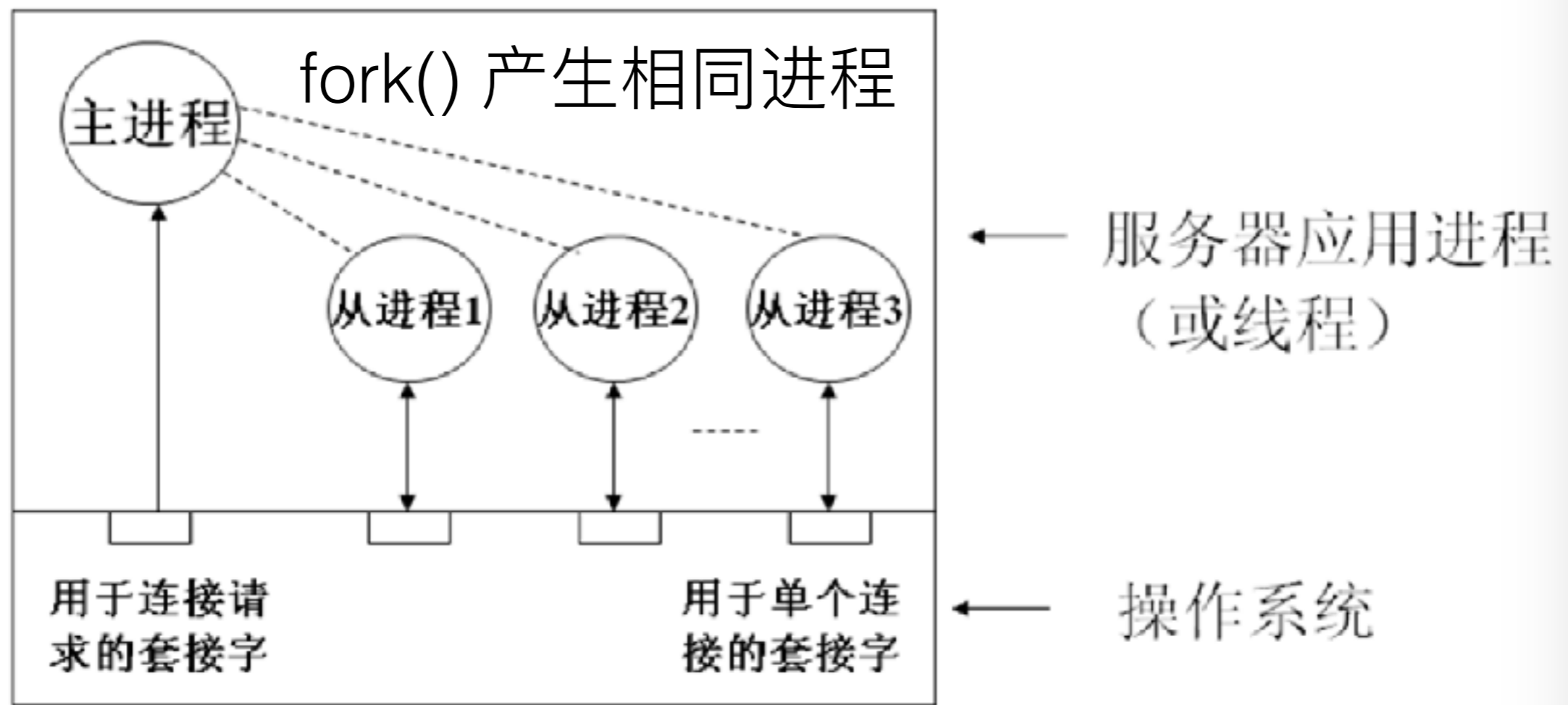
- 分析:

```
const string UNIV_HOMEPAGE_URL= "http://  
www.whut.edu.cn"
```



- 判断：
- 6. TCP提供流量控制和拥塞控制☑
- 分析：TCP有，UDP没有

- 7. 并发的、面向连接的服务器可以有n个不同的进程  
☒



- 8. 只能在TCP通信时使用connect系统调用 ☒
- 分析：TCP和UDP均调用connect()建立连接。区别是？

- TCP与UDP调用connect()的区别
  - TCP调用connect - 已知
  - UDP调用connect: 只记录对方IP和端口, 只探测调用时连接错误
  - UDP不再用sendto, 而直接用send、write - 一个“已连接的无连接”
  - UDP可以多次调用connect用于重新连接新的IP和端口, TCP不行

- 判断
- 9. TCP/IP地址族可以表示为PF\_INET 吗？
- 分析：在头文件netinet/in.h, Berkeley规范
  - PF=Protocol Family (BSD里=AF)
  - AF=Address Family
  - AF\_INET, AF\_INET6, PF\_INET (incl. TCP, UDP) , PF\_INET6

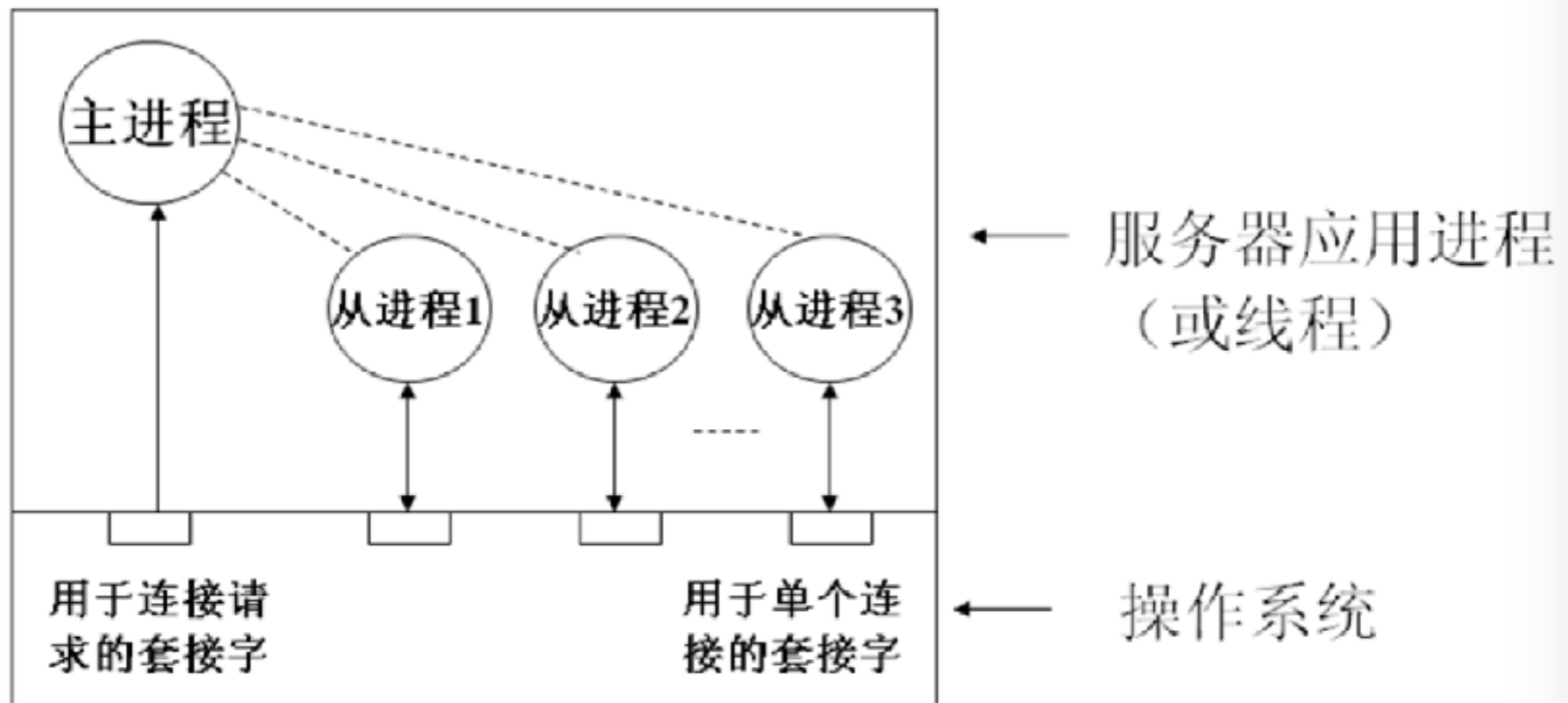
- 10. 面向连接的服务易于编程。☒？
- 分析：更加复杂还是更加简单？
  - 需要保持连接、有额外控制开销，如差错控制、流量控制
  - 保证投递；按序提交

- 问答：
- 1. 请给出并发的面向连接服务器（多进程）设计算法，图示出进程结构，并说明这种类型的服务器的优缺点。

- 面向连接的服务器在多个连接之间实现并发（不是在各个请求之间）
  - 主1、创建套接字并将其绑定到所提供服务的熟知地址上。让该套接字保持为面向连接
  - 主2、将该端口设置为被动模式
  - 主3、反复调用accept以便接收来自客户的下一个连接请求，并创建新的从线程或者进程来处理响应
  - 从1、由主线程传递来的连接请求开始
  - 从2、用该连接与客户进行交互；读取请求并发回响应
  - 从3、关闭连接并退出



- 优点：一个时刻可以处理多个请求，性能好
- 缺点：实现复杂，难以构建和设计



- 2. 试分析面向连接的服务器和无连接的服务器各自的优缺点。

- 回顾：面向连接和无连接
  - 面向连接：是电话系统服务模式的抽象，即每一次完整的数据传输都要经过建立连接、使用连接、终止连接的过程。
  - 无连接：是邮政系统服务的抽象，每个分组都携带完整的目的地址，各分组在系统中独立传送。

- 试分析**面向连接**的服务器和**无连接**的服务器各自的优缺点。
- 面向连接的服务的优点：
  - 1. 易于编程
  - 2. 自动处理分组丢失，分组失序
  - 3. 自动验证数据差错，处理连接状态
- 面向连接的服务的缺点：
  - 1. 对每个连接都有一个单独的套接字，耗费更多的资源，维护开销大
  - 2. 在空闲的连接上不发送任何分组
  - 3. 始终运行的服务器会因为客户的崩溃，导致无用套接字的过多而耗尽资源
- 无连接服务器优点：没有资源耗尽问题
- 缺点：需要自己完成可靠通信问题，必要时，需要一种自适应重传的复杂技术，需要程序员具有相当的专业知识。对于可靠通信的场合，尽量使用TCP

- 3. 将一组大程序分解为一系列的子程序/过程的好处是什么？试分析，在客户程序的设计实现时，为什么为什么要先抽象为connectTCP(machine, service)和connectUDP(machine, service)两个模块，而这两个模块又具有共同的底层模块connectsock?

- 将一组大程序分解为一系列的子程序/过程的好处是什么？
  - 一个模块化的程序比一个等价的单个程序容易理解、排错和修改。如果程序员认真的设计了过程，还可以在其他程序中重新使用这些过程。另外，仔细选择过程可以使程序更容易移植。
  - 过程通过将细节隐藏起来，提高了程序员所用语言的级别。构造客户和服务器的時候，使用网络服务的程序包括了一大堆枯燥的细节，（如端点地址等）使用过程来隐藏细节将减少出错的机会。
  - 使用过程（以及它所提供的较高级的操作）可以避免重复，使用者可以在许多程序中使用他们，不需要再考虑实现的细节。

- 试分析，在客户程序的设计实现时，为什么为什么要先抽象为connectTCP(machine, service)和connectUDP(machine, service)两个模块，而这两个模块又具有共同的底层模块connectsock?
  - 多数代码需要分配套接字、绑定地址并构成网络连接，这些重复出现因而可以重用；TCP/IP网络是异种网互联，代码需要运行在不同机器的体系结构上，因而便于移植。
  - 客户端应用程序请求服务只能通过传输层，而传输层有两种协议TCP和UDP，因此抽象的时候可分为两种情况。
  - 连接需要指明服务器的IP地址和服务类型（端口号）。客户端采用TCP和UDP共同的步骤都是获得套接字ID，因此可以考虑将获得套接字ID的过程合并，仅仅采用参数来标明到底采用何种传输层协议。同时仍然需要传递的参数为服务器的IP地址和服务类型（端口号），所以将底层共用一个过程connectsock。

- 4. 在I/O复用模型的关键是熟练掌握select函数，该函数的原型是

```
int select(int maxfd, fd_set *readset, fd_set *writerset, fd_set *exceptset, const struct timeval *timeout);
```

- 1、 请详细解释select函数的参数的意义，以及执行结果。
- 2、 如何利用select函数构造一个最简单的多协议服务器，同时提供TCP和UDP服务？画出进程结构图。



```
int select(int maxfd, fd_set *readset, fd_set
*writeset, fd_set *exceptset, const struct timeval
*timeout);
```

- select函数功能：
  - 非阻塞（与recv, recvfrom区别）
  - 对套接口集合扫描（fd文件描述字file descriptor）
  - 若扫描有消息，则阻塞处理，反之则返回

```
int select(int maxfd, fd_set *readset, fd_set
*writeset, fd_set *exceptset, const struct timeval
*timeout);
```

- maxfd参数是所以监视的描述字中最大的描述字加1
- 中间三个参数分别表示监视的不同条件的描述字集合：  
readset为读描述字集合， writeset为写描述字集合，  
execptset为异常描述字集合。
- timeout参数为select函数最长等待时间。

```
int select(int maxfd, fd_set *readset, fd_set *writerset, fd_set
*exceptset, const struct timeval *timeout);
```

- Select函数有三种执行情况：
  - 永远等待下去：仅在有一个或以上描述字准备好i/o才返回，为此，我们将timeout设置为**空指针**。
  - 等待固定时间：在有一个描述字准备好时返回，但不超过由timeout参数指定的秒数和微秒数。
  - 根本不等待，检查描述字后立即返回，这称为轮询。这种情况下，timeout必须指向结构timeval，且**定时器的值必须为0**。

```
int select(int maxfd, fd_set *readset, fd_set *writerset,  
fd_set *exceptset, const struct timeval *timeout);
```

- select执行结果（返回值）
  - 如果在指定超时值到达之前有一个或多个描述字满足条件，则函数返回值大于零；
  - 如果超时时间到时，没有描述字满足条件，函数返回值为0；
  - 如果select函数阻塞过程中，发生错误，函数返回值为-1；

- 如何利用select函数构造一个最简单的多协议服务器，同时提供TCP和UDP服务？画出进程结构图。
- 要点：
  - 多协议服务器可以由一个执行线程构成，该线程既可以在TCP也可以在UDP上使用异步IO来处理通信。
  - 服务器最初打开两个套接字，一个使用无连接的传输，一个使用面向连接的传输，使用异步IO等待两个套接字之一就绪。