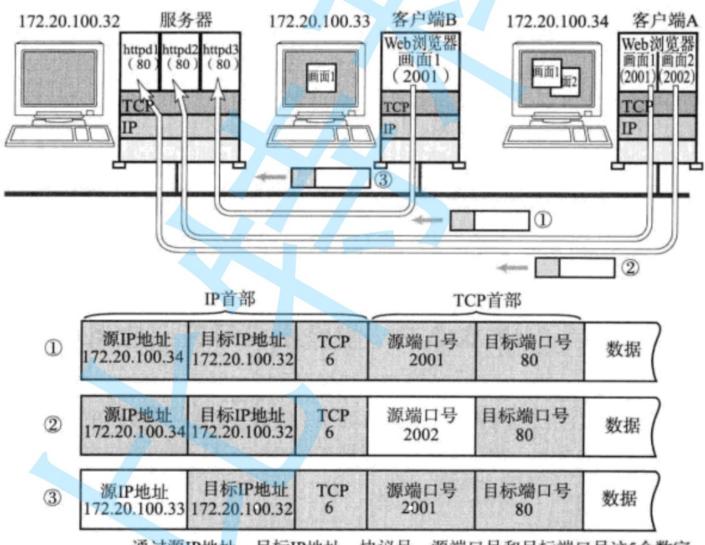
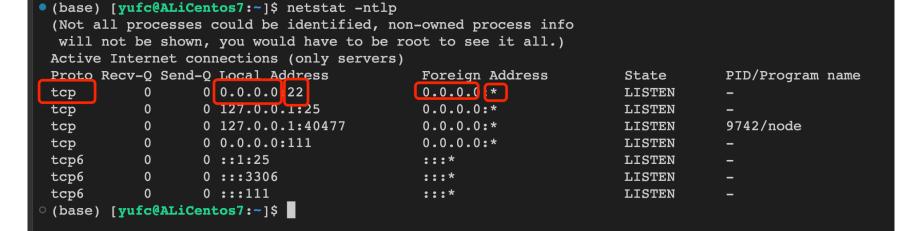
0307_Udp_Tcp

在TCP/IP协议中, 用 "源IP", "源端口号", "目的IP", "目的端口号", "协议号" 这样一个五元组来标识一个通信(可以通过 netstat -n查看);



通过源IP地址、目标IP地址、协议号、源端口号和目标端口号这5个数字识别一个通信。

这里就是一个五元组



- IP首部 TCP首部 源IP地址 目标IP地址 目标端口号 TCP 源端口号 数据 172.20.100.34 172.20.100.32 2001 6 80 源IP地址 目标IP地址 TCP 源端口号 目标端口号 数据 172.20.100.34 172.20.100.32 6 2002 80 目标IP地址 源端口号 目标端口号 源IP地址 TCP 数据 172.20.100.33 172.20.100.32 2001 6 80 通过源IP地址、目标IP地址、协议号、源端口号和目标端口号这5个数字 识别一个通信。
- ssh服务器,使用22端口
- ftp服务器,使用21端口
- telnet服务器,使用23端口
- http服务器,使用80端口
- https服务器, 使用443

ssh给我们提供服务,让我们可以远程登录我们的服务器,很明显,PID,PGID,SID一样,所以它是一个守护进程

```
(base) [yufc@ALiCentos7:~]$ ps axj
                                     head -1 && ps axj
                                                         grep sshd
 PPID PID PGID SID TTY
                                 TPGID STAT
                                                    TIME COMMAND
                                              UID
     1158 1158 1158 ?
                                                    0:00 /usr/sbin/sshd -D
                                    -1 Ss
       9660
             9660
                  9660 ?
                                    -1 Ss
 1158
                                                    0:00 sshd: yufc [priv]
       9662
                   9660 ?
                                                    0:00 sshd: yufc@notty
 9660
             9660
                                    -1 S
                                             1000
 9913 10090 10089
                                                    0:00 grep --color=auto sshd
                  9913 pts/5
                                 10089 S+
                                             1000
(base) [yufc@ALiCentos7:~]$
```

netstat

netstat是一个用来查看网络状态的重要工具.

语法: netstat [选项]

功能: 查看网络状态

常用选项:

- n 拒绝显示别名,能显示数字的全部转化成数字
- I 仅列出有在 Listen (监听) 的服務状态
- p 显示建立相关链接的程序名
- t (tcp)仅显示tcp相关选项
- u (udp)仅显示udp相关选项
- a (all)显示所有选项,默认不显示LISTEN相关

pidof

在查看服务器的进程id时非常方便.

语法: pidof [进程名]

功能: 通过进程名, 查看进程id

```
(base) [yufc@ALiCentos7:~/Src/BitCodeField/0226/http_demo]$ ./HttpServer 8080 [NORMAL] [1683616663] create socket success, sock: 3 [NORMAL] [1683616663] init TcpServer Success 我们先启动一个服务
```

```
• (base) [yufc@ALiCentos7:~] pidof HttpServer 10222
```

用pidof指令可以查到我们刚刚启动的服务的pid

- o (base) [yufc@ALiCentos7:~]\$
- (base) [yufc@ALiCentos7:~]\$ pidof HttpServer
- o (base) [yufc@ALiCentos7:~]\$

用这个命令, 可以杀掉我们刚才启动的服务

Udp

几乎任何协议都要首先解决两个问题

- 1. 如何分离(封装)
- 2. 如何交付

这是一个udp的报文





- 16位UDP长度,表示整个数据报(UDP首部+UDP数据)的最大长度;
- 如果校验和出错, 就会直接丢弃;

xargs kill -9

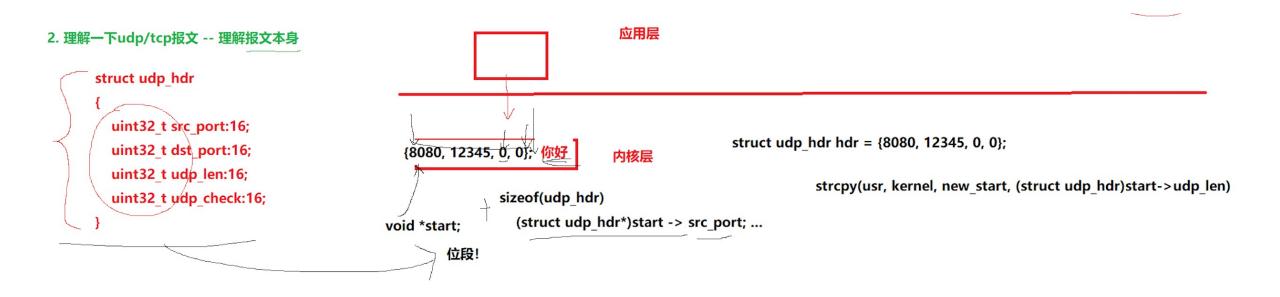
几乎任何协议都要首先解决两个问题

- 1. 如何分离(封装)
- 2. 如何交付

Udp是固定长度的报头!

有了固定的报头,那么将报头和有效载荷分离就可以容易做到然后,根据报头中的16位端口号,进行向上交付就行了!

udp是具有将报文一个一个接收的能力的! 所以->udp是面向数据报的!



面向数据报

应用层交给UDP多长的报文, UDP原样发送, 既不会拆分, 也不会合并;

用UDP传输100个字节的数据:

• 如果发送端调用一次sendto,发送100个字节,那么接收端也必须调用对应的一次recvfrom,接收100个字节;而不能循环调用10次recvfrom,每次接收10个字节;

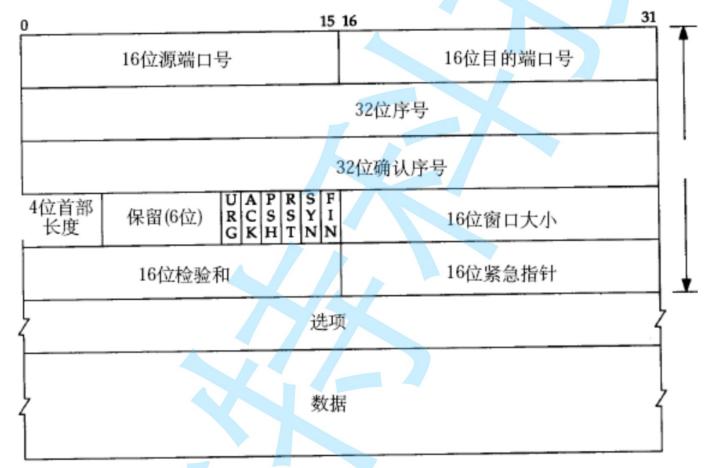
UDP的缓冲区

- UDP没有真正意义上的 **发送缓冲区**. 调用sendto会直接交给内核, 由内核将数据传给网络层协议进行后续的传输动作;
- UDP具有接收缓冲区. 但是这个接收缓冲区不能保证收到的UDP报的顺序和发送UDP报的顺序一致; 如果缓冲区满了, 再到达的UDP数据就会被丢弃;

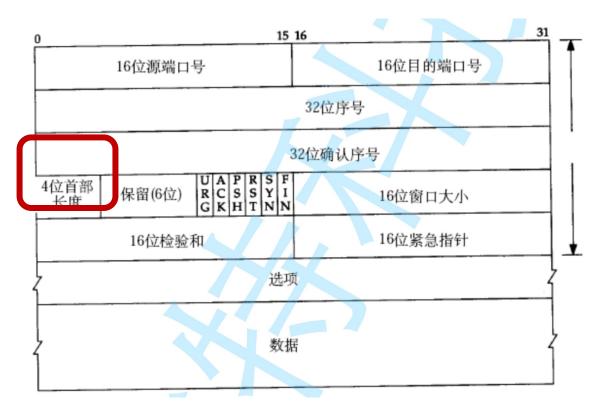
UDP的socket既能读,也能写,这个概念叫做 全双工

TCP

- 1. 如何解包?如何向上交付
- 2. 如何理解tcp报头
- 3. 挑一个重要的可靠性属性,作为切入点,理解什么叫做可靠
- 4. 系统学习tcp报头
- 5. tcp可靠性的其他策略



tcp是变长报头! 有20个字节是固定的, 然后有选项!



TCP是如何解包的?

- 1. 提取20字节
- 2. 根据标准报头,提取4位首部长度 * 4 = 20 done
- 3. 读取[提取4位首部长度 * 4 20]字节数据,选项
- 4. 读完了报头,剩下的都是有效载荷

[20, 60]

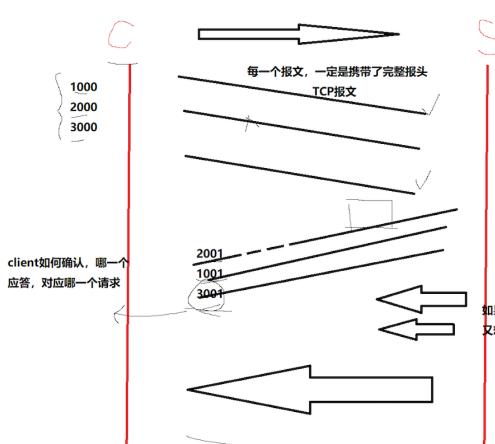
x * 4 = 20 => x = 5

这个4位首部长度,单位是4字节! 所有0101代表5*4=20字节 代表没有选项

$$x * 4 = 60 => x = 15$$

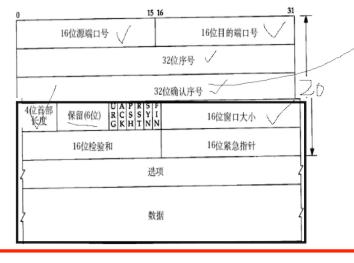
所以选项最多有40个字节

这个4位首部长度的范围就是[0101,1111]



TCP是全双工的!,任何一方,既可以收,又可以发!

client一次可能向服务端发送多个报文,就有一个问题,发送的顺序,不一定是接受顺序



表示,确认序号对应的数字,之前的所有的报文已经全部收到了!告诉对方,下次发送,从确认序号指明的序号发送

如果server即想给对方确认, 又想同时给对方进行发送它的消息

> 往往给对方发送消息, 本身就是应答

序号和确认序号:

- 1. 将请求和应答进行——对应
- 2. 确认序号,表示的含义: 确认序号之前的数据已经全部收到
- 3. 允许部分确认丢失,或者不给应答
- 4. 为什么要有两个字段数字? 任何通信的一方,工作方式都是全双工的,在发送确认的时候,也可能携带新的数据
- 5. 1000 2000 3000 -》 2000 1000 3000 -》 乱序 因为任何一方都会收到报文,报文中会携带序号