

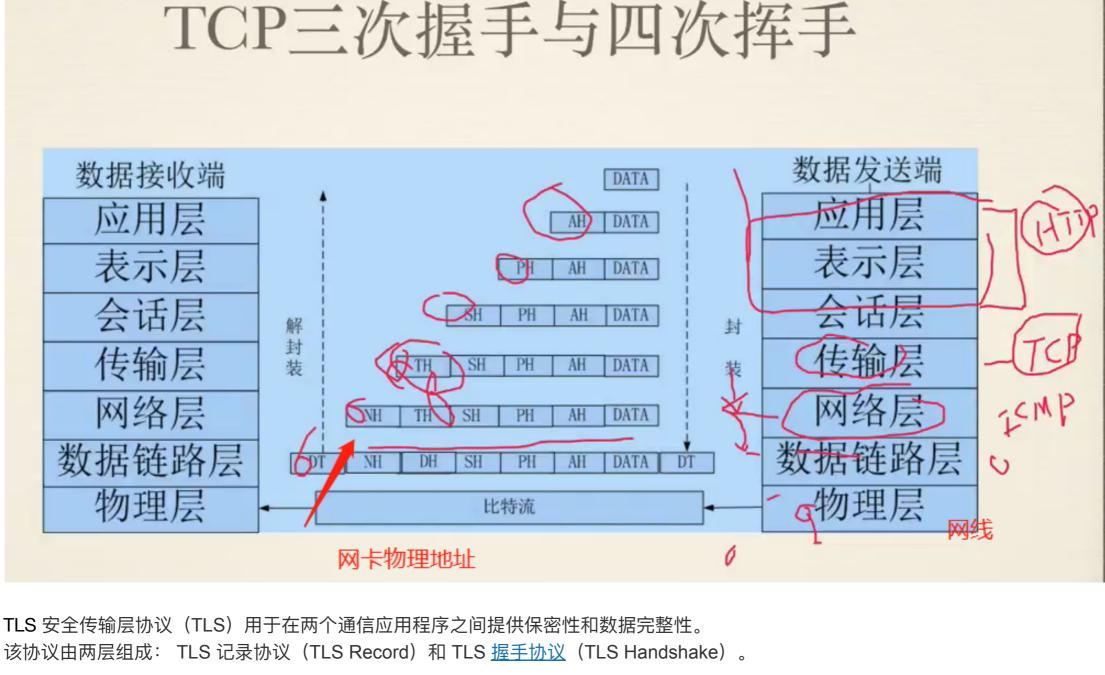
# \* DNS 是Domain Name System, 域名系统,用于将域名转换为IP。

DNS详解

- parlu.com 顶级域名
- \* 域名资源记录 \* 域名服务器
- \* 域名解析

osi中的层

应用层



TCP协议模型详解

### 文件传输, 电子邮件, 文件服务, 虚拟终端

TCP/IP协议族

TFTP, HTTP, SNMP, FTP, SMTP,

功能

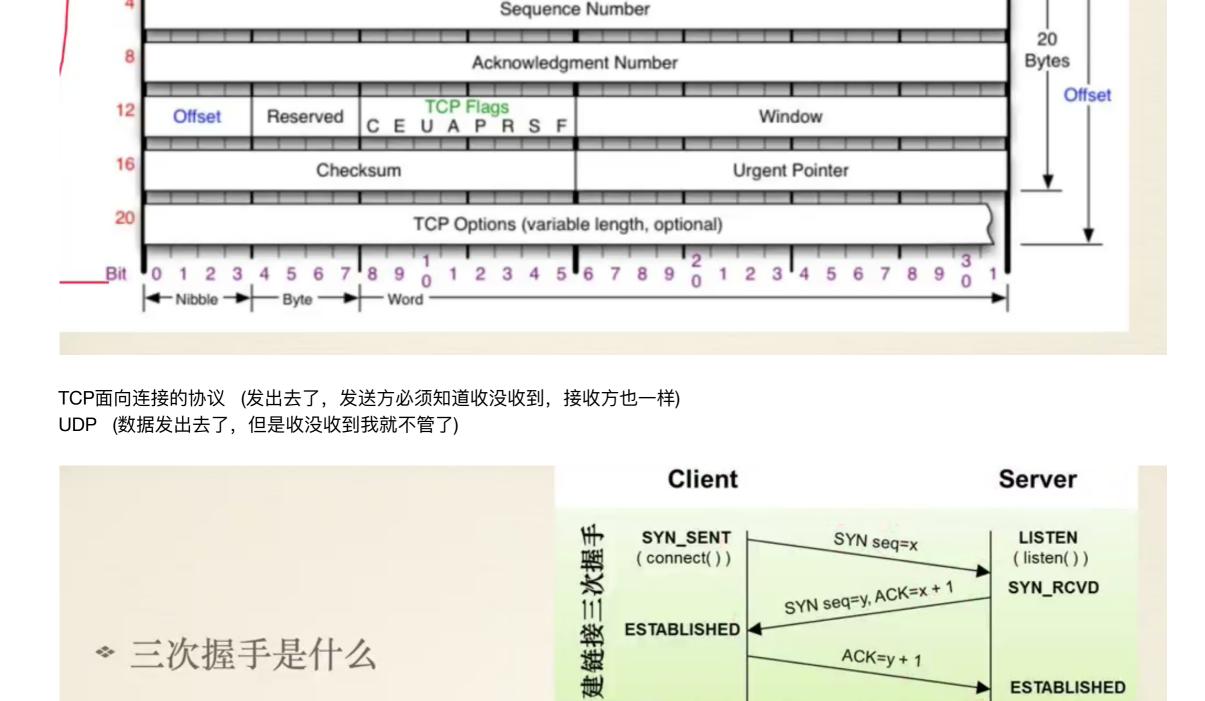
M/M/A	人口(4個),电子叫(下)人口(水力),2023/2554画	DNS, Telnet
表示层	数据格式化,代码转换,数据加密	没有协议
会话层	解除或建立与别的接点的联系	没有协议
传输层	提供端对端的接口	TCP, UDP
网络层	为数据包选择路由	IP, ICMP, RIP, OSPF, BGP, IGMP
数据链路层	传输有地址的帧以及错误检测功能	SLIP, CSLIP, PPP, ARP, RARP, MTU
物理层	以二进制数据形式在物理媒体上传输数据	ISO2110, IEEE802. IEEE802.2
Byte 0	源	3、日的端口。

Destination Port

ACK=y+1

seq=x+1 ACK=y + 1

**ESTABLISHED** 



四次挥手是什么

\* 为什么三次握手

Source Port

( read( ) ) ACK x + 2 FIN seq=x+2 ACK=y + 1 \* 为什么四次挥手 FIN\_WAIT\_1 断链接四次挥手 (close()) CLOSE\_WAIT ACK x + 3 FIN seq = y + 1 LAST\_ACK FIN\_WAIT\_2 (close()) TIME\_WAIT ACK=y+2 (断开也有服务器主动的, 超时) 连接跟断开都是客户端主动发起的 SYN包 FIN断开请求包 seq(就是上方TCP的Sequence Number)就是数据传输的顺序 ACK(上方的Acknowledgment Number)应答确认顺序 为什么3次握手 3次就是客户端服务端都知道传输情况了 2次少了,4次就浪费 缓存机制

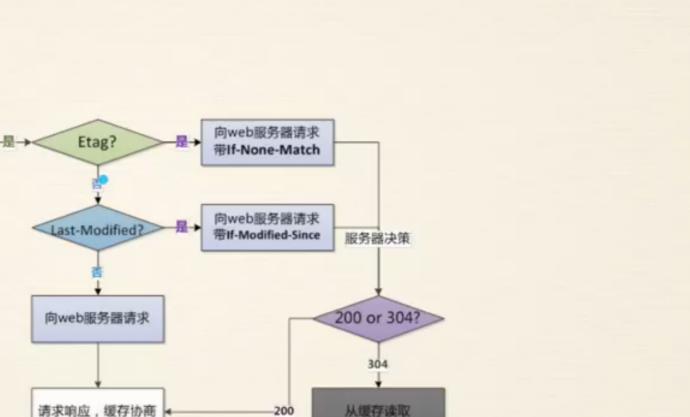
(write())

用副本响应访问请求,而不是向源服务器再次发送请求。

缓存会根据请求保存输出内容的副本,例如html页面,图片,文

件, 当下一个请求来到的时候: 如果是相同的URL, 缓存直接使

浏览器缓存机制-浏览器再次请求 浏览器请求



**GET xxx** 

200 OK

**GET xxx** 

304 Not Modified

缓存的优点:

\* 减少相应延迟

\* 减少网络带宽消耗

有缓存

是否过期?

从缓存读取

的唯一标识(生成规则由服务器决定)

### 会保存过去的版本 Etag/If-None-Match策略

\* Etag: web服务器响应请求时,告诉浏览器当前资源在服务器

呈现

- \* If-None-Match: 当资源过期时(使用Cache-Control标识的maxage),发现资源具有Etage声明,则再次向web服务器请求时带
- 上头If-None-Match (Etag的值)。web服务器收到请求后发现 有头If-None-Match 则与被请求资源的相应校验串进行比对,决 定返回200或304。 资源频繁跟新用这个(不保存过去的版本)

## Last-Modified/If-Modified-Since策略

时,告诉浏览器资源的最后修改时间。 \* If-Modified-Since: 当资源过期时(使用Cache-Control标识的max-age),发

\* Last-Modified: 标示这个响应资源的最后修改时间。web服务器在响应请求

现资源具有Last-Modified声明,则再次向web服务器请求时带上头 If-Modified-Since, 表示请求时间。web服务器收到请求后发现有头If-Modified-Since 则与被请求资源的最后修改时间进行比对。若最后修改时间较新,说 明资源又被改动过,则响应整片资源内容(写在响应消息包体内),HTTP 200; 若最后修改时间较旧,说明资源无新修改,则响应HTTP 304 (无需包 体,节省浏览),告知浏览器继续使用所保存的cache。