

预习课

UC Day16

预习课













- UDP不提供客户机与服务器的连接
  - UDP的客户机与服务器不必存在长期关系。一个UDP的客户机在通过一个套接字向一个UDP服务器发送了一个数据报之后,马上可以通过同一个套接字向另一个UDP服务器发送另一个数据报。同样,一个UDP服务器也可以通过同一个套接字接收来自不同客户机的数据报
- UDP不保证数据传输的可靠性和有序性
  - UDP的协议栈底层不提供诸如确认、超时重传、RTT估算以及序列号等机制。因此UDP数据报在网络传输的过程中,可能丢失,也可能重复,甚至重新排序。应用程序必须自己处理这些情况





- UDP不提供流量控制
  - UDP的协议栈底层只是一味地按照发送方的速率发送数据,全然不顾接收方的缓冲区是否装得下

- UDP是全双工的
  - 在一个UDP套接字上,应用程序在任何时候都既可以发送数据也可以接收数据





预习课

# 直播课见



# UC

C/C++教学体系



编程模型

HTTP协议







- #include <sys/socket.h>
- ssize\_t recvfrom(int sockfd, void\* buf, size\_t count, int flags, struct sockaddr\* src addr, socklen t\* addrlen);
  - 功能: 从哪里接收数据
  - 参数: 前四个参数和函数recv相同
    - src\_addr: 输出源主机的地址信息
    - addrlen: 输入输出源主机的地址信息的字节数。
  - 返回值:成功返回实际接收的字节数,失败返回-1





- #include <sys/socket.h>
- ssize\_t sendto(int sockfd, void const\* buf, size\_t count, int flags, struct sockaddr const\* dest\_addr, socklen\_t addrlen);
  - 功能:发送数据到哪里
  - 参数: 前四个参数和函数send相同

dest\_addr: 目的主机的地址信息。

addrlen: 目的主机的地址信息的字节数。

返回值:成功返回实际发送的字节数,失败返回-1





# 编程模型





# UDP编程模型

#### • UDP编程模型

步骤	服务器		客户机		步骤
1	创建套接字	socket	socket	创建套接字	1
2	准备地址结构	sockaddr_in	sockaddr_in	准备地址结构	2
3	绑定地址	bind			
4	接收请求	recvfrom	sendto	发送请求	3
5	发送响应	sendto	recvfrom	接收响应	4
6	关闭套接字	close	close	关闭套接字	5

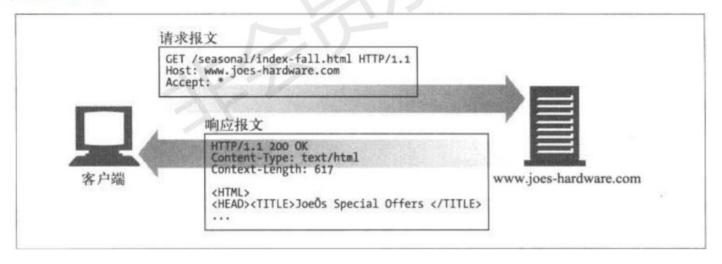








 我们在通过浏览器获取网络资源的过程中,一直在遵循HTTP协议。客户 端终端和服务器终端请求和应答的标准,客户端发起一个HTTP请求到服 务器上指定端口,默认80,应答服务器上存储着一些资源,比如HTML 文件和图像等



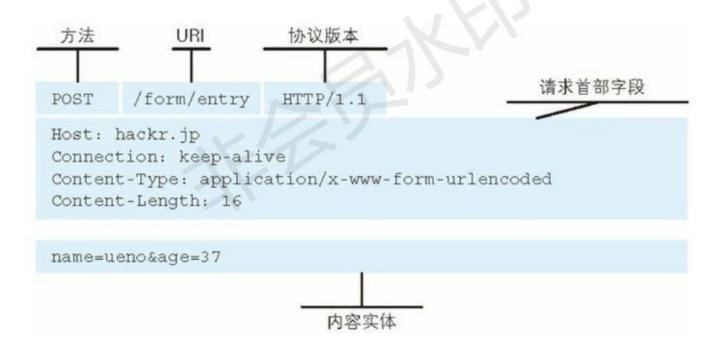




- 浏览器地址栏中输入URL,按下回车后会经历的流程:
  - 1、浏览器向DNS服务器请求解析该URL中的域名所对应的IP地址。
  - 2、根据解析后的IP地址和默认端口80和服务器建立TCP连接。
  - 3、浏览器发出HTTP请求
  - 4、服务器对浏览器的请求作出响应











- 请求行由请求方法字段、URL字段和HTTP协议版本字段3个字段组成,它们用空格分隔。例如,GET /index.html HTTP/1.1。
- HTTP1.0定义了三种请求方法: GET, POST 和 HEAD方法。
- HTTP1.1新增了五种请求方法: OPTIONS, PUT, DELETE, TRACE 和 CONNECT方法。
- 其中GET是最常用的请求方法,用来获取服务器的数据





- 请求头部由关键字/值对组成,每行一对,关键字和值用英文冒号":"分隔。请求头部通知 服务器有关于客户端请求的信息,典型的请求头有:
- Accept:告诉服务器自己接受什么类型的介质,\*/\*表示任何类型,type/\*表示该类型下的 所有子类型,
- Host: 客户端指定自己想访问的web服务器的域名
- User\_Agent:浏览器表名自己的身份,是那种浏览器
- Referer: 浏览器web服务器表名自己是从哪个网页URL获得点击当前请求中的网址
- Connection: 表示是否需要持久连接





- HTTP的请求和响应
  - HTTP响应也由三个部分组成,分别是:状态行、响应头、空行、响应正文







- 当浏览者访问一个网页时,浏览者的浏览器会向网页所在服务器发出请求。当浏览器接收并显示网页前,此网页所在的服务器会返回一个包含HTTP状态码的信息头 (server header) 用以响应浏览器的请求,常见状态码有:
- 200 OK: 客户端请求成功。
- 400 Bad Request:客户端请求有语法错误,不能被服务器所理解。
- 403 Forbidden: 服务器收到请求, 但是拒绝提供服务。
- 404 Not Found:请求资源不存在,举个例子:输入了错误的URL。
- 503 Server Unavailable:服务器当前不能处理客户端的请求,一段时间后可能恢复正常





- 当浏览者访问一个网页时,浏览者的浏览器会向网页所在服务器发出请求。当浏览器接收并显示网页前,此网页所在的服务器会返回一个包含HTTP状态码的信息头 (server header) 用以响应浏览器的请求,常见状态码有:
- 200 OK: 客户端请求成功。
- 400 Bad Request: 客户端请求有语法错误,不能被服务器所理解。
- 403 Forbidden: 服务器收到请求, 但是拒绝提供服务。
- 404 Not Found: 请求资源不存在,举个例子:输入了错误的URL。
- 503 Server Unavailable:服务器当前不能处理客户端的请求,一段时间后可能恢复正常



#### HTTP

#### • HTTP的请求和响应

▶ 消息报头一般包括以下内容:

▶ Date: 响应时间

➤ Content-Type: 响应类型

➤ Content-Length: 响应数据大小

➤ Connection: 连接状态





# 谢谢



预习课

UC Day016 复习课







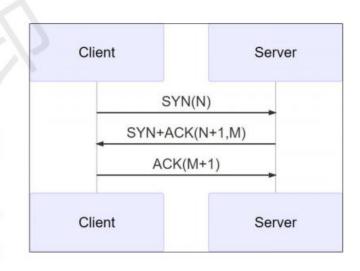


- 拒绝服务(Denial of Service, DoS)攻击是一种简单有效的攻击方式。它 通过大量消耗服务器主机的系统资源,阻碍其提供正常网络服务,达到 攻击目的
- TCP SYN泛洪攻击是一种典型的拒绝服务攻击,其攻击发起者利用TCP协议漏洞,模拟众多服务请求,使服务器主机疲于奔命,无法响应正常服务请求





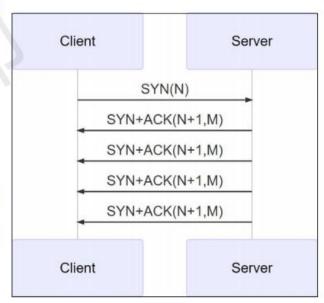
- TCP连接的三路握手过程,如下图所示:
  - 客户端向该端口发送一个TCP数据包,其包头中带有SYN标志位,发送序列号为N
  - 服务器收到该数据包后,向客户端返回一个 TCP数据包,其包头中带有SYN和ACK两个标 志位,接收序列号为N+1,发送序列号为M
  - 客户端收到该数据包后,再次向服务器发送一个TCP数据包,其包头中带有ACK标志位,接收序列号为M+1







- 如果服务器在向客户端发出SYN+ACK(N+1,M)数据包后,未能在给定时间内收到对方的应答,就会认为所发送数据包已丢失,进而重发该数据包。如果重发多次,始终未能收到客户端的应答,服务器才会最终放弃尝试。如下图所示:
  - 在这个过程中,服务器需要记录客户端数据包信息,维护重发定时器,判断是否超时等等,由此造成的资源消耗远大于正常发送数据的消耗







- 如果攻击者不停地向服务器发送大量的孤立SYN数据包,服务器资源 将很快消耗殆尽,无法继续提供正常的网络服务
- · 这就是TCP SYN泛洪拒绝服务攻击的基本原理















- 与早期由单台主机发起的单兵作战式的拒绝服务攻击不同,近年来渐渐流行起来的分布式拒绝服务(Distributed Denial of Service, DDoS)攻击借助多台被植入攻击木马的傀儡主机,同时向一个目标主机发起集团作战式的拒绝服务攻击,致使被攻击主机遭受巨大的压力,即使是高带宽、高配置的网络服务器也难以幸免
- 目前大部分分布式拒绝服务攻击都是通过僵尸网络(Botnet)实现的。攻击者 先将攻击程序部署在僵尸网络的各个被控主机上,在选定攻击目标后,通过 僵尸网络向所有被控主机上的攻击程序发送指令,使其同时向攻击目标发起 进攻,剧烈消耗目标主机的网络带宽和运算资源,以致其瞬间瘫痪





- 抵御TCP SYN攻击的方式有很多,例如:正确设置防火墙、充足的带 宽保证、服务器硬件的升级等。
- 在众多的方法中,内核加固是一种比较不错的选择
- 通过对内核函数添加必要代码,在数据包进入到上层协议栈之前对其进行拦截,若确系TCP SYN攻击包,则通知协议栈予以丢弃,以此达到系统内核加固的目的。





预习课

# 下节课见