实验十三 DNS 域名服务协议

【实验目的】

- 1、理解 DNS 实现的原理;
- 2、了解 DNS 解析的过程;
- 3、掌握 DNS 报文格式。

【实验学时】

4 学时

【实验环境】

本实验要求实验室主机能够连接到 Internet,并可浏览网页。 实验拓扑如图 5-37 所示:

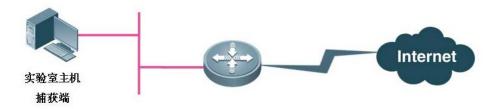


图 5-37 实验拓扑图

【实验内容】

- 1、学习 DNS 协议的原理和实现方法;
- 2、了解 DNS 的工作过程;
- 3、通过编辑 DNS 请求数据包,了解 DNS 的报文格式;
- 4、掌握 nslookup 命令和 ipconfig 命令的使用方法。

【实验流程】

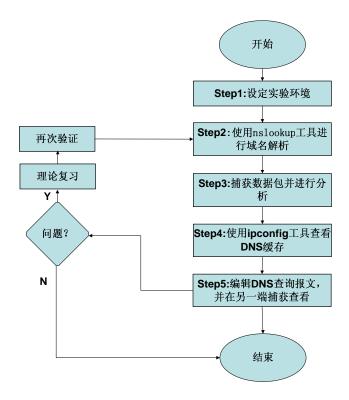


图 5-38 实验流程图

【实验原理】

DNS 域名系统是服务器和客户程序相互通信的一种协议。它提供了主机域名和 IP 地址之间的转换。域名服务器使用固定的端口号 53,支持 UDP 和 TCP 访问。

DNS 协议

DNS 是域名系统(Domain Name System)的缩写,它是一种用于 TCP/IP 应用程序的分布式数据库,它提供主机名字和 IP 地址之间的转换及有关电子邮件的选路信息。所谓"分布式"是指在 Internet 上的单个站点不能拥有所有的信息。每个站点(如大学中的系、校园、公司或公司中的部门)保留它自己的信息数据库,并运行一个服务器程序供 Internet 上的其他系统(客户程序)查询。

在 Internet 中,域名可用来对某个组织或实体进行寻址。例如"www.sina.com"这个域名可用来对 IP 地址为 71.5.7.191 的 Internet 网点"sina.com"进行寻址,而特定的主机服务器名称为"www"。域名中的"com"部分表明该组织或实体的性质,"sina"定义了该组织或实体。

而 DNS 就像是一个自动的电话号码簿,我们可以直接拨打某人的名字来代替他的电话号码(IP 地址)。 DNS 在我们直接呼叫网站的名字以后,就会将像 www.sina.com 一样便于

人类使用的名字转化成像 71.5.7.191 一样便于机器识别的 IP 地址。

这个转换工作称为域名解析,域名解析需要由专门的域名解析服务器来完成,DNS 就是进行域名解析的服务器。它是一种分布式网络目录服务,主要用于域名与 IP 地址的相互转换,以及控制因特网的电子邮件的发送。大多数因特网服务依赖于 DNS 而工作,一旦 DNS 出错,就无法连接 Web 站点,电子邮件的发送也会中止。

在 DNS 命名方式中,采用了分散和分层的机制来实现域名空间的委派授权,以及域名与地址相转换的授权。通过使用 DNS 的命名方式来为遍布全球的网络设备分配域名,而这则是由分散在世界各地的服务器实现的。

命名系统是分层次的,域名树是倒置的,它的根级显示在最上方,分为若干顶级域(.com、.net、.edu、.gov、.org等,以及 200 多个国家级的顶级域),这些域又被分成二级域,依此类推。它们由各自相应的政府或私有实体管理。

DNS 的分布式机制支持有效且可靠的名字到 IP 地址的映射。多数名字可以在本地映射,不同站点的服务器相互合作能够解决大网络的名字与 IP 地址的映射问题。单个服务器的故障不会影响 DNS 的正确操作。

DNS 工作流程

域名服务分为客户端和服务器端,客户端提出请求,询问一个 Domain Name 的 IP 地址,服务器端必须回答客户端的请求。本地 DNS 首先查询自己的数据库,如果自己的数据库中没有对应的 IP 地址,则向本地 DNS 上所设的上一级 DNS 询问,得到结果之后,将收到的结果保存在高速缓冲区,并回答给客户端。其简单过程如图 5-39 所示:

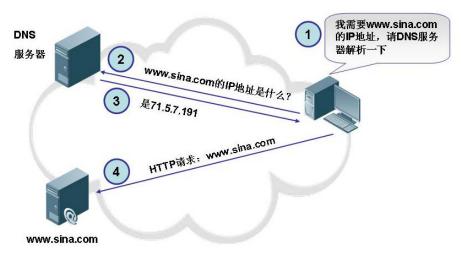


图 5-39 DNS 的工作过程

在这个过程中,待查询的域名放在查询问题中,查询结果放在回答的资源记录中。

DNS 的报文格式

DNS定义了用于查询和响应的报文格式,图 5-40 是查询和响应报文的总体格式:



图 5-40 DNS 总体报文格式

这个报文由12字节长的首部和4个长度可变的字段组成。

标识字段由客户程序设置并由服务器返回结果。客户程序通过它来确定响应与查询是否匹配。

16 bit 的标志字段被划分为若干子字段,如图 5-41 所示:

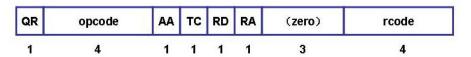


图 5-41 DNS 报文首部中的标志字段

标志中每一位的含义如下:

- QR: 是 1 bit 字段, 0 表示查询报文, 1 表示响应报文。
- Opcode: 报文类型,是一个 4 bit 字段,通常值为 0 (标准查询),其他值为 1 (反向查询)和 2 (服务器状态请求)。
- AA: 是 1 bit 字段,表示"授权回答(authoritative answer)",如果此位为 1,表示服务器对问题部分的回答是权威性的。
- TC: 是 1 bit 字段,表示"可截断的(truncated)"。使用 UDP 时,它表示当应答的总长度超过 512 字节时,只返回前 512 个字节。
- RD: 是 1 bit 字段,表示"期望递归(recursion desired)"。该比特能在一个查询中设置,并在响应中返回。这个标志告诉名字服务器必须处理这个查询,也称为一个递归查询。如果该位为 0,且被请求的名字服务器没有一个授权回答,它就返回一个能解答该查询的其他名字服务器列表,这称为迭代查询。
- RA: 是 1 bit 字段,表示"可用递归"。如果名字服务器支持递归查询,则在响应中 将该比特设置为 1。
- Zero: 随后的 3 bit 字段必须为 0。
- Rcode: 是一个 4 bit 的返回码字段。通常的值为 0(没有差错)和 3(名字差错)。

名字差错只有从一个授权 DNS 服务器上返回,它表示在查询中制定的域名不存在。

随后的 $4 \land 16$ bit 字段说明最后 $4 \land 2$ 个变长字段中包含的条目数。对于查询报文,问题(question)数通常是 1,而其他 3 项则均为 0。类似地,对于应答报文,回答数至少是 1,剩下的两项可以是 0 或非 0。

图5-42是DNS查询报文中的查询问题记录部分的格式,通常只有一个问题:



图 5-42 DNS 查询问题记录格式

查询名是要查找的名字,它是一个或多个标识符的序列。每个标识符以首字节的计数值来说明随后标识符的字节长度,每个名字以最后字节为 0 结束,长度为 0 的标识符是根标识符。计数字节的值必须是 0~63 的数,因为标识符的最大长度仅为 63。

每个问题有一个查询类型,而每个响应(也称一个答案或资源记录)也有一个类型。大约有 **20** 个不同的类型值,其中的一些目前已经过时,常见的值如下表:

名 字	数值	描述
Α	1	IP 地址
NS	2	名字服务器
CNAME	5	规范名称
PTR	12	指针记录
HINFO	13	主机信息
MX	15	邮件交换记录

表 5-6 类型值列表

最常用的查询类型是 A 类型,表示期望获得查询名的 IP 地址。一个 PTR 查询则请求获得一个 IP 地址对应的域名。

查询类通常是 1, 指互联网地址(某些站点也支持其他非 I P 地址)。

DNS 报文中最后的三个字段,答案字段、权威答案字段和附加答案字段,均采用一种称为资源记录 RR(Resource Record)的相同格式,图 5-43 是 DNS 响应报文中资源记录的格式:

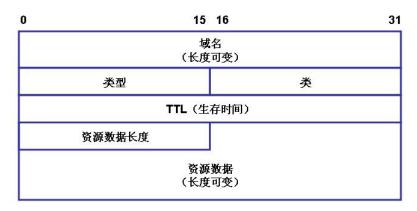


图 5-43 DNS 资源记录的格式

- 域名:是记录中资源数据对应的名字。它的格式和前面介绍的查询名字段格式相同。
- 类型:说明 RR 的类型码。它的值和前面介绍的查询类型值是一样的。
- 类: 通常为 1, 指 Internet 数据。
- 生存时间:该字段是客户程序保留该资源记录的秒数。资源记录通常的生存时间值为2天。
- 资源数据长度:说明资源数据的数量。该数据的格式依赖于类型字段的值。对于类型 1 (A记录)资源数据是 4 字节的 IP 地址。

【实验步骤】

步骤一: 使用 nslookup 工具解析域名,捕获数据包并进行分析

1、在实验主机上启动网络协议分析仪进行数据捕获并设置过滤条件,在工具栏点击"过滤器"按钮,会弹出"设置&过滤器"对话框,在"过滤器类型"中选择"类型过滤器",类型值中选择"DNS协议",点击"设置参数"按钮后"确定",开始进行数据包的捕获:

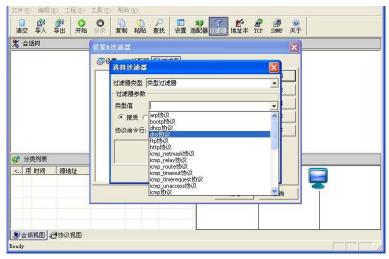


图 5-44 设置 DNS 协议过滤器

2、使用 nslookup 工具进行域名的解析。

nslookup 命令是查询域名对应 IP 的工具,其用法可以直接在 Windows 系统的命令提示符下运行命令: nslookup 域名 来进行域名解析,例如:

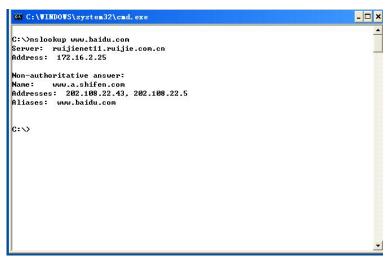


图 5-45 使用 nslookup 工具 (一)

也可以仅仅运行 **nslookup** 命令(不需任何参数),进入 **nslookup** 的交互界面,在">" 提示符后可以多次输入不同的域名,以实现多次的查询,例如可以在一次 **nslookup** 的交互过程中,进行 **www.baidu.com**、 **www.yahoo.com**、 **www.google.com** 的查询:



图 5-46 使用 nslookup 工具(二)

最后,可用"exit"命令退出 nslookup 的交互状态。

3、分析捕获到的数据报文。

图 5-47 是一个 DNS 的查询报文,从中可以看到,报文的标识为 10,问题数是 1,答

案数、权威答案数、附加答案数都是 0, 而要查询的域名是 www.yahoo.com:

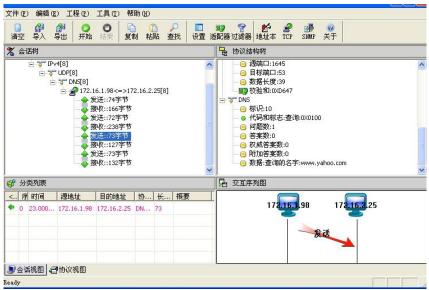


图 5-47 DNS 的查询报文

图 5-48 则是相应的响应报文,报文标识同样为 10,指明这个响应是针对哪一个查询报文的,问题数是 1,答案数是 2,权威答案数和附加答案数都是 0,并且对域名www.yahoo.com的查询结果是 209.131.36.158:



图 5-48 DNS 的响应报文

步骤二: 使用 ipconfig 命令查看 DNS 缓存

1、继续使用协议分析仪进行数据的捕获,同时打开 IE 浏览器,访问 www.baidu.com、www.yahoo.com、 www.google.com,观察此时是否还有 DNS 请求?

- 2、关闭 IE 浏览器后再重新打开,访问一个尚未访问过的网站,例如 www.sohu.com,观察此时是否有 DNS 请求?为什么?
- 3、在 Windows 系统的命令提示符下运行: ipconfig /displaydns 显示本机缓冲区中的 DNS 解析内容,如图 5-49 所示:

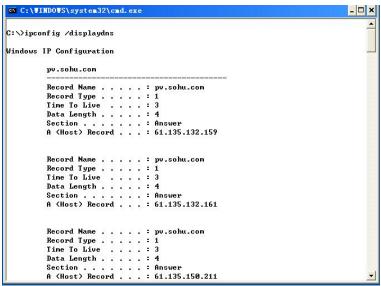


图 5-49 显示本机的 DNS 缓存

4、在 Windows 系统的命令提示符下运行: ipconfig /flushdns,则可以清除本机的 DNS 缓存记录,如图 5-50 所示:



图 5-50 清除本机的 DNS 缓存

5、此时关闭 IE 浏览器再打开,访问刚才打开过的网站,观察是否有 DNS 请求? 为什

么?

步骤三: 利用网络协议编辑软件编辑 DNS 请求包

1、在主机上打开协议数据发生器,在工具栏上选择"添加",会弹出"网络包模版"对话框,选择"DNS 协议模版",建立一个 DNS 数据报文:



图 5-51 建立 DNS 协议的查询报文

- 2、填写其中以太网帧头、IP 首部、UDP 首部和 DNS 报文的内容:
- 填写以太网协议首部信息:
 - ▶ 目的物理地址: 在地址本中查询网关的 IP 地址,确定后填入网关的 MAC 地址: 00-D0-F8-B5-14-8C;
 - ▶ 源物理地址:填入实验主机的 MAC 地址: 00-15-58-2F-7E-7E;
 - ▶ 类型或长度:该字段应为 0800 (即 IP 协议的类型值)。
- 填写 IP 协议头信息:
 - ▶ 总长度字段:包括 UDP 段内容的总长度,20 IP+8 UDP+30 DNS = 58;
 - ▶ 标识:可以任意填入,例如: 0x2938:
 - ▶ 高层协议字段: 即上层协议类型为 17 (UDP 协议的类型为 17);
 - ▶ 发送 IP 地址: 在地址本中选择本机的 IP 地址: 172.16.1.98;
 - ▶ 目标 IP 地址: 手工填入 DNS 服务器的 IP 地址: 172.16.2.25;
 - ▶ 点击工具栏中的"校验和"按钮计算 IP 头校验和。
- 填写 UDP 协议的各个字段信息:
 - ▶ 16 位源端口号:可按照捕获 DNS 数据报文的源端口号填入: 1644;
 - ▶ 16 位目的端口号: 53;
 - ▶ UDP 总长度:包括 UDP 头部和携带数据的总长度,8 UDP+30 DNS=38;
 - ▶ 校验和:点击工具栏中的"校验和"按钮计算 UDP 校验和。

- 填写 DNS 协议报文的内容:
 - ▶ 标识:任意填写,例如 0x11;
 - ▶ 代码和标志: 0x0100 (表示期望递归);
 - ▶ 问题数: 1;
 - ▶ 资源数: 0;
 - ▶ 权威答案数: 0
 - ▶ 附加答案数: 0;
 - ▶ DNS 数据:点击"数据编辑"按钮,填入查询域名 www.sina.com;查询类型: 1(代表 A,主机类型);查询分类:1(代表 IN,即 INTERNET),确定后即 可形成 DNS 数据:



图 5-52 编辑 DNS 查询数据

最终的编辑结果如图 5-53 所示:



图 5-53 编辑 DNS 查询报文的内容

- 3、点击工具栏上的"发送"按钮,将编辑好的 DNS 数据报文发送。
- 4、在实验主机上运行网络协议分析仪,捕获数据,捕获结果如所示,从中可以看到报文类型为 DNS 的查询报文,标识是 17 (即十六进制的 11),查询的名字是 www.sina.com:

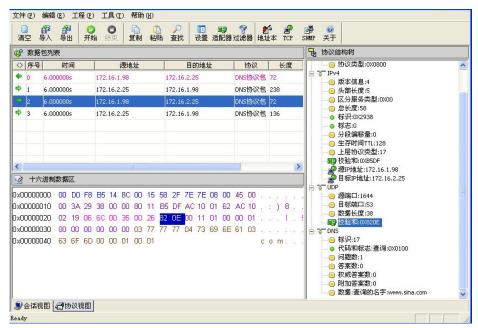


图 5-54 捕获编辑的 DNS 报文

【思考问题】

结合实验过程中的实验结果,回答下列问题:

- 1、根据步骤 1 中的捕获结果,分析 DNS 协议的工作流程。
- 2、域名与 IP 地址之间是否有一一对应的关系?