计算机网络编程

第9章 发现网络中的活动主机

信息工程学院 方徽星

fanghuixing@hotmail.com

大纲

- •设计目的
- 相关知识
- 例题分析

1. 设计目的

- IP协议缺少差错控制与查询机制
- ICMP(Internet Control Message Protocol)协议可以补充IP的功能
- 通过封装、发送、接收与解析ICMP数据包
 - · 了解ICMP包结构中各个字段的用途
 - · 深入理解与认识ICMP协议的作用

- ·ICMP协议的基本概念
 - IP协议缺少差错控制与查询机制
 - 源节点无法知道IP数据包是否到达目的节点
 - 目的节点也无法知道在传输过程中出现哪种错误
 - 互联网控制报文协议(ICMP)是为解决上述问题而设计的

- ·ICMP协议的基本概念
 - · ICMP协议是网络层的一个协议
 - ICMP数据包**不是直接传送**给数据链路层,而是 **封装成IP数据包**再进行传送
 - · IP包头部中协议字段值为1,表示ICMP数据包



· ICMP数据包的类型

ICMP数据包 类型 差错通知 报文

查询报文

目的不可达报文 源主机抑制报文 超时报文 参数问题报文 重定向报文

回送请求与应答报文 时间戳请求与应答报文 地址掩码请求与应答报文 路由器查询与通告报文

·ICMP数据包的类型

差错通知报文——目的不可达报文

- > 当路由器无法为一个数据包找到路由
- 或主机无法交付一个数据包时,该数据包被丢弃
- 然后由路由器或主机向源主机返回一个目的不可 达报文

·ICMP数据包的类型

差错通知报文——源主机抑制报文

- 当路由器或主机因拥塞而丢弃数据包时,它就向 该数据包的发送方发送一个源主机抑制报文
- 通知源主机,数据包已被丢弃
- 警告源主机,在路径中的某处出现了拥塞,因而必须放慢(抑制)发送过程

·ICMP数据包的类型

差错通知报文——超时报文

- 路由器发现数据包中生存时间字段减1之后变为0, 就丢弃该数据包,并向源主机发送一个超时报文
- 当组成一个报文的所有分片未能在某时限内全部 到达目的主机,则丢弃已收到的所有分片,并发 送超时报文

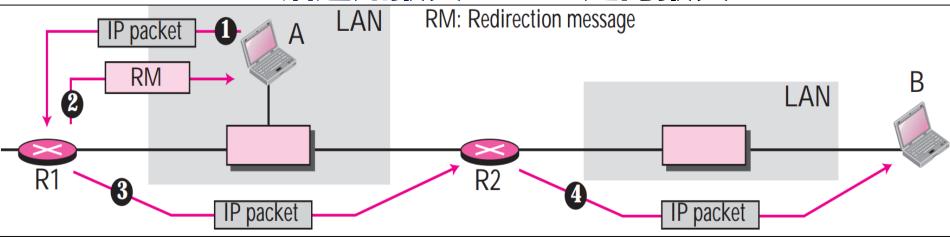
·ICMP数据包的类型

差错通知报文——参数问题

如果路由器或者目的主机发现数据包首部中出现 二义性或者在数据包的某个字段中缺少某个值, 就会丢弃这个数据包,并向源主机返回一个参数 问题报文

·ICMP数据包的类型





- ➤ 主机A打算向主机B发送一个数据包,应选路由器R2
- ➤ 但A没有选R2,数据包被发送给路由器R1
- ➤ R1在查找路由表后发现应把数据包发给R2
- ▶ R1把数据包发给R2,并向A发送重定向报文,A更新路由表

·ICMP数据包的类型

查询报文——回送请求与应答报文

- ▶ 回送请求报文可以由**主机或路由器**发送。收到回送请求报文的主机或路由器发送回送应答报文
- ▶ 回送请求和回送应答报文可被网络管理员用来检查IP协 议的工作情况
- ➤ 用回送请求和回送应答报文可测试某个**主机的可达性**。 通常是调用ping命令来实现的

·ICMP数据包的类型

查询报文——时间戳请求与应答报文

- 可以用来计算源点和终点主机之间的往返时间,哪怕它们的时钟没有同步
- 如果已知准确的单向经历时间,则时间戳请求与应答报 文可用来同步两个主机的时钟

·ICMP数据包的类型

查询报文

路由器 查询与通告报文 地址掩码 请求与应答报文

由动态主机配置协议 (DHCP) 完成

· ICMP数据包的结构

类型
(8位)代码
(8位)头部校验和
(16位)数据部分
(由类型与代码字段共同决定)

类型:表示ICMP报文的基本类型;例如,3表示目的不可达报文,5表示重定向报文

· ICMP数据包的结构

代表ICMP报文的子类型

类型 代码 头部校验和 (8位) (16位)

数据部分 (由类型与代码字段共同决定)

类型	代码	功能描述
3(目的不可达报文)	0	网络不可达
	1	主机不可达
	2	协议不可达
	•••	•••

· ICMP数据包的结构

类型
(8位)代码
(8位)头部校验和
(16位)数据部分
(由类型与代码字段共同决定)

头部校验和:用来检查ICMP包头部在传输中是否出错;与IP头部校验和的计算方法相同

- · ICMP回送请求与应答
 - 本章课题是判断网络中的主机状态,使用ICMP的回送请求与应答报文

可选数据 由请求报文发送,被回送报文重复		

类型8:回送请求

类型0:回送应答

标识符和序列号在协议

中没有正式定义

- · ICMP回送请求与应答
 - 源节点向目的节点发送ICMP回送请求后,等待目的 节点返回ICMP回送应答
 - 如果源节点在规定时间内收到应答信息,则说明目的节点处于活动状态
 - 否则,目的节点处于关闭或不应答状态

•设计要求

- 根据协议规定的ICMP数据包的标准格式,编 写程序向目的主机发送ICMP回送请求
- 解析目的主机返回的ICMP回送应答,判断目的主机是否处于活动状态

- 具体要求
 - 要求程序为命令行程序。例如,可执行文件 名为ScanHost.exe,则程序的命令行格式为:

ScanHost host_addr



• 具体要求

要求将目的主机状态显示在控制台上,具体格式为:

开始主机扫描 目的主机+IP地址:活动状态(或关闭状态)

• 关键问题: 创建原始套接字

```
//使用2.2版本winsock
WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &WSAData);
//创建原始套接字
sock=socket(AF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_ICMP);
//设置发送超时
int send_timeout = 1000; //1000ms
setsockopt(sock,SOL_SOCKET,SO_SNDTIMEO,
&send_timeout, sizeof(send_timeout));
```

SOL SOCKET:表示在套接字级别上设置选项

• 关键问题: 创建原始套接字

```
//使用2.2版本winsock
WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &WSAData);
//创建原始套接字
sock=socket(AF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_ICMP);
//设置发送超时
int send_timeout = 1000; //1000ms
setsockopt(sock,SOL_SOCKET,SO_SNDTIMEO,
&send_timeout, sizeof(send_timeout));
```

SO SNDTIMEO:表示发送超时

• 关键问题: 创建原始套接字

```
//设置接收超时
int recv_timeout = 1000; //1000ms
setsockopt(sock,SOL_SOCKET,SO_RCVTIMEO, & recv_timeout, sizeof(recv_timeout));
```

SO_RCVTIMEO:表示接收超时

· 关键问题: 定义ICMP头部的数据结构

```
typedef struct ICMP Head
  unsigned char Type; //基本类型(8位)
  unsigned char Code; //代码(8位)
  unsigned short HeadChecksum; //校验和(16位)
  unsigned short Identifier; //标识符(16位)
  unsigned short Sequence; //序列号(16位)
}icmp head;
```

· 关键问题:填充与发送ICMP包

```
//填充ICMP数据包
char icmp data[MAX PACKET];
icmp head *icmp_hdr;
int icmpsize;
memset(icmp_data, 0, MAXPACKET); //全部初始化为0
icmpsize = DEF_PACKET + sizeof(icmp_head); //包长度
icmp hdr = (icmp head *) icmp data;
icmp hdr -> Type = ICMP ECHO;
icmp hdr -> Identifier = (unsigned short)GetCurrentThreadId();
icmp_hdr -> HeadChecksum = checksum((unsigned short *)
                                     icmp_data, icmpsize);
```

· 关键问题:填充与发送ICMP包

```
//初始化目的地址
                                   将点分十进制的IP
sockaddr in dest;
                                 转换成一个长整数型数
memset(&dest, 0, sizeof(dest));
dest.sin family = AF INET;
dest.sin addr.s addr = inet_addr(argv[1]);
  typedef struct sockaddr_in {
            sin_family;
   short
   u_short sin_port;
   struct in_addr sin_addr;
   char sin_zero[8];
  } SOCKADDR IN, *PSOCKADDR IN, *LPSOCKADDR IN;
```

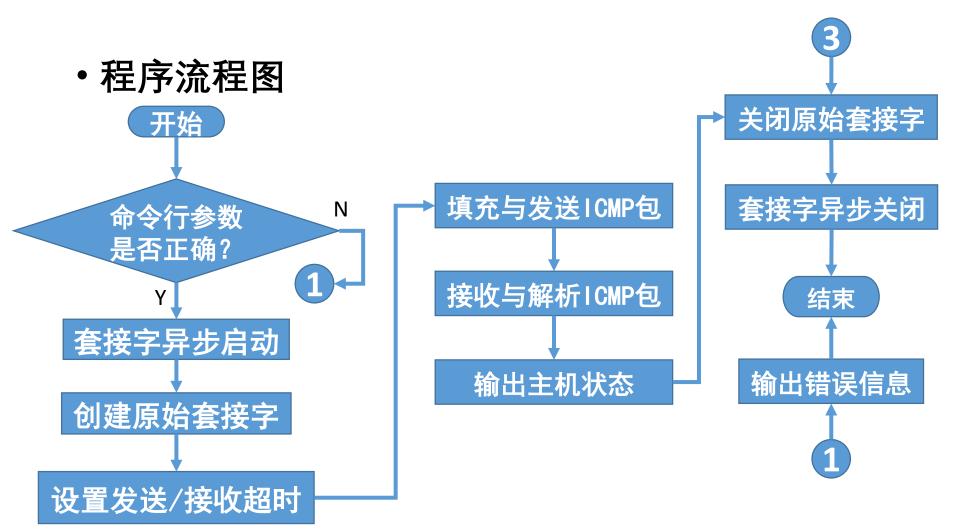
· 关键问题:填充与发送ICMP包

```
//发送ICMP数据包
sendto(
                            //套接字
      sock,
                            //缓冲区
      icmp data,
                           //缓冲区长度
      icmpsize,
                            //发送标志(默认值)
      0,
      (struct sockaddr *) &dest, //目的地址
                            //地址长度
      sizeof(dest)
```

- •接收与解析ICMP包
 - ·如果目的主机处于活动状态,它会向源主机发送一个 ICMP回送应答

```
//初始化源地址
sockaddr_in from;
int fromlen = sizeof(from);
memset(&from, 0, fromlen);
char * recvbuf = new char[MAX_PACKET+sizeof(ip_head)];
//接收ICMP数据包
int nRecv = recvfrom(sock, recvbuf, MAX_PACKET +
sizeof(ip_head), 0, (struct sockaddr *) &from, &fromlen);
```

```
//解析ICMP数据包
ip head * iphdr = (ip head *) recvbuf;
icmp head * icmphdr;
unsigned short ip size = (iphdr->HeadLen & 0x0f) *4;
icmphdr = (icmp head *) (recvbuf + ip size);
//判断ICMP报文类型
if(nRecv < ip size + ICMP MIN)//长度非法
if(icmphdr->Type!=ICMP ECHO REPLY)//不是回送应答
if(icmphdr->Identifier != (unsigned short)
GetCurrentThreadId()) //标识符不匹配
```



3. 例题分析一程序演示

```
- - X
画 管理员: C:\Windows\system32\cmd.exe
肝始主机扫描
主机192.168.0.1:活动状态
E:\cprjs\FrameParse\Debug>Ch-9-ScanHost.exe 192.168.0.2
开始主机扫描
|主机192.168.0.2:关闭状态
E:\cprjs\FrameParse\Debug>Ch-9-ScanHost.exe 192.168.0.3
肝始主机扫描
主机192.168.0.3:关闭状态
E:\cprjs\FrameParse\Debug>Ch-9-ScanHost.exe 192.168.0.101
肝始主机扫描
主机192.168.0.101:活动状态
E:\cprjs\FrameParse\Debug>Ch-9-ScanHost.exe 192.168.1.1
||开始主机扫描
主机192.168.1.1:活动状态
```

本章小结

- ・设计目的
 - ·ICMP可以补充IP协议功能
 - ·理解ICMP协议的作用
- ・相关知识
 - ・ICMP基本概念
 - ・数据包类型、结构
 - ・ ICMP回送请求与应答
- ・例题分析
 - ・创建原始套接字
 - · ICMP头部数据结构、填充、发送、接收与解析