# 广播网络实验

#### 2015K8009922021

李一苇

## 一、实验内容

实现一个能转发数据包的 Hub, 使得连接到同一交换机的主机能通信。

并在此基础上进行三个子实验:

- 验证广播网络正常运行
- 验证广播网络效率
- 验证环形拓扑的广播网路会产生数据包环路

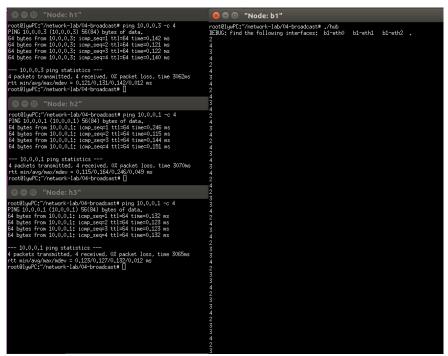
## 二、实验流程

实现 hub 里缺失的 broadcast\_packet 函数:

```
只需要实现遍历链表,判等,发送三个操作。
便利链表用 list.h 里的宏定义函数实现,遍历的接口链表是 instance->iface_list;
判等指判断两个端口的 index 属性相等
发送可利用写好的 iface_send_packet 用底层的 Socket 发送
iface_info_t *entry;
    struct list_head *list = &instance->iface_list;
    list_for_each_entry(entry, list, list) {
        if (entry->index != iface->index) {
            iface_send_packet(entry, packet, len);
        }
    }
```

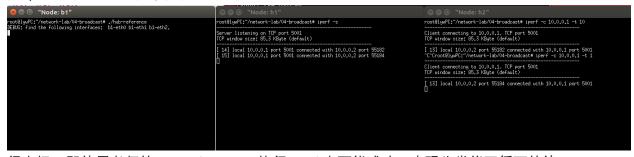
## 三、实验结果和分析

1) 用 ping 验证广播网络的正常运行



截图展示了三台计算机 h1、h2、h3 连接一个交换机 b1 之后依次 ping 的结果。结果表明主机是单向连通的。又由于 ping 包含数据包的回传操作,因此主机之间是双向导通,验证了广播网络正常运行。

## 2) 用 iperf 验证广播网络的效率

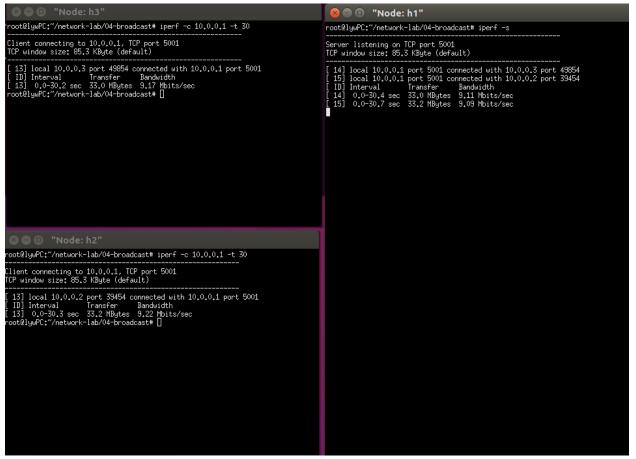


很奇怪,即使用老师的 hub-reference,执行 iperf 也不能成功,表现为类似死循环的效果。

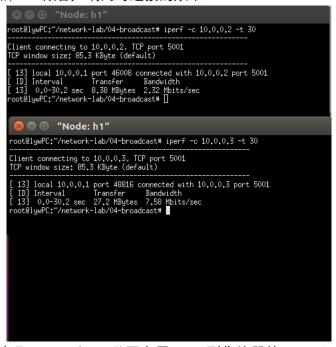
Disable\_offloading.sh 是有可执行权限的。

Update: 在安装老师给出的 linux 内核和 header 之后, 重新实验成功。

结果 1) h1 作服务器, h2 和 h3 同时连接 h1 的效果:



h1 和 h2 作服务器, h3 做客户端同时连接的效果

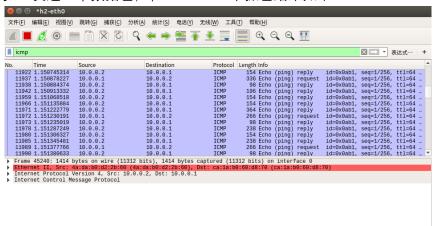


分析: 在前一种情况下, h2 和 h3 共同占用了 h1 到集线器的 20Mb/s 带宽, 以及他们各自到集线器的 10Mb/s 带宽, 因此发挥了最大效能, 带宽评估接近 10Mb/s。在后一

种情况下,因为 h3 连接 h1 时,由于 b1 广播所有包,h2-b1 的带宽受影响,最终结果一个为 7Mb/s,一个为 2Mb/s,出现了竞争关系,而且带宽相加和近乎为单个 h2-b1 的带宽,猜想得到了证实。

3) 编写环形拓扑,验证环形广播出现数据包环路

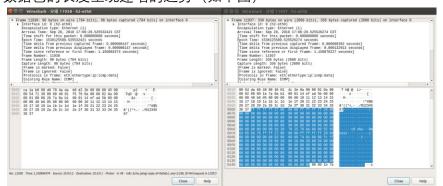
环形拓扑: 三个 Hub 节点 b1, b2, b3 两两互连, 两个主机节点 h1 连 b1, h2 连 b2 在 h1 中向 h2 发送一个数据包, 在 wireshark 中抓包结果如下:



在 h2 中执行 ping 10.0.0.1 -c 2

只在 h1 中对 ping 发送的 ICMP 协议包进行跟踪,发现两点:

- 1) 这个过程并不是无限持续的, 直到 45240 后转发结束。此后三个 hub 都不再收到 转发消息
- 2) 转发时数据包的长度呈现递增的趋势(如下图)



经过老师进行分析和网上查找资料,了解到一个网络层帧长度的最大值 MTU 为 1514 字节(一说对应的 IP 包为 1500 字节),主要是为了提高发送和接收效率而做出的折衷妥协(大包的丢包率更高)

#### 疑问:

对于数据包在转发过程中的增大、没有搜到合理的解释。

而且在发送大于 1500 字节的包的过程中, socket 并没有报错, 也不知道原因。

期待老师和助教解答!

Update: 在采用老师的内核之后问题解决,数据包长度没有增加,所以数据包会一直在网络中转发,直到资源耗尽,用 wireshark 抓包截图如下(发包未终结):

