计算机网络实验13-17总结

chuan-325 2021年7月15日

- 实验内容
 - · 在给定框架中实现最简单的 TCP 连接
 - 流程: 建立连接 → 关闭连接
 - 使用 wireshark 抓包验证

- 实验设计
 - TCP 状态机实现
 - TCP sock 以及相关 table 的维护
 - TCP 计时器

- 实验设计
 - TCP 状态机实现
 - Server: Closed Listen SYN_Recv Established Last_Ack Closed
 - Client: Closed SYN_sent Established FIN_wait-1 FIN_wait-2 Time_wait Closed
 - TCP sock 以及相关 table 的维护
 - TCP 计时器

- 实验设计
 - TCP sock 以及相关 table 的维护
 - sock 绑定信息元组(ip和端口)
 - listen table & established table, bind table
 - TCP 计时器

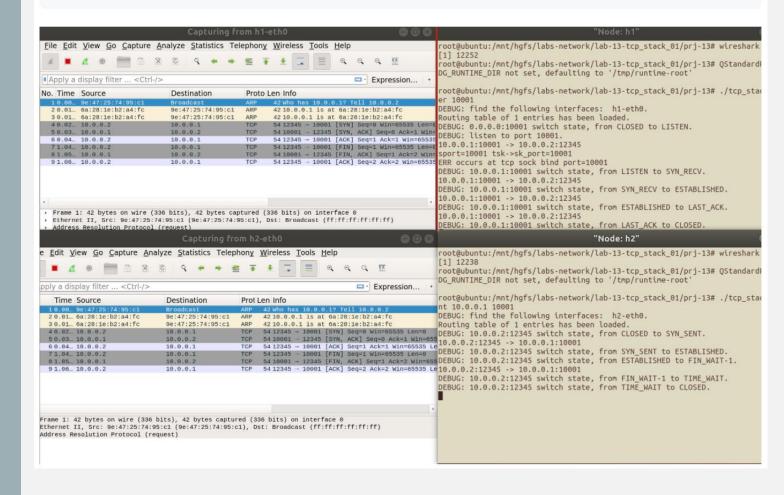
- 实验设计
 - TCP 计时器
 - 提供设置timewait-timer的方法 tcp_set_timewait_timer
 - 定时扫描定时器列表,对 timeout 的定时器进行老化
 - 删除计时器
 - 关闭相应 sock 的 TCP 连接,如果 sock无 parent 则从 bind table 中释放
 - 将 sock 从其所属的 table (established table / listen table) 中释放

结果分析与反思

将 h1 作为 TCP server, h2 作为 TCP client, 分别执行:

h1 # ./tcp_stack server 10001

h2 # ./tcp_stack client 10.0.0.1 10001

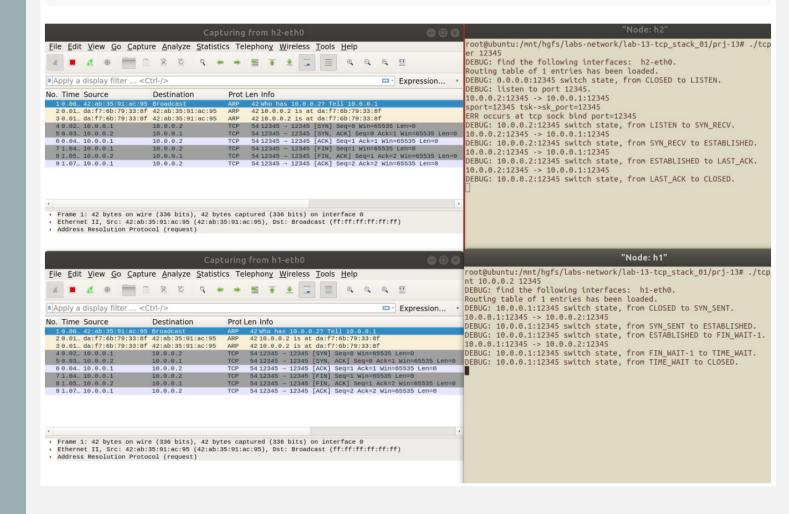


结果分析与反思

将 h2 作为 TCP server, h1 作为 TCP client, 分别执行:

h2 # ./tcp_stack server 12345

h1 # ./tcp_stack client 10.0.0.2 12345



调试中出现的问题

• 问题:

• 误报 port in use,实验无法正常进行

• 原因:

• tcp_process 的 switch-case 中,收到 TCP_SYN 消息时为新 sock 赋值的过程有误

• 解决:

• 追溯到使用 bind_table 的所有场景后定位 bug 成功,修 改赋值过程后程序通过测试

• 实验内容

- 补充 tcp_sock_read 和 tcp_sock_write,以实现最简单的数据传输;
- 调整框架的其他部分,使其适配相关新需求和通用的 API;
- 运行指定的网络拓扑,验证程序实现的正确性。

实验15: 网络传输机制

实验二

- tcp_sock 读写函数
- TCP 状态机的更新
- 文件收发

- tcp_sock 读写函数
 - tcp_sock_write(struct tcp_sock *tsk, char *buf, int len)
 - tcp_sock_read(struct tcp_sock *tsk, char *buf, int len)
- TCP 状态机的更新
- 文件收发

- · TCP 状态机的更新(增加的处理)
 - 在 ESTABLISHED 状态下收到 ACK
 - 唤醒 wait_send
 - 在 ESTABLISHED 状态下收到 PSH & ACK
 - 根据 rcv_buf 和 payload 写 ring buffer, 唤醒 wait_recv
 - 发送 ACK, 唤醒 wait_send
- 文件收发

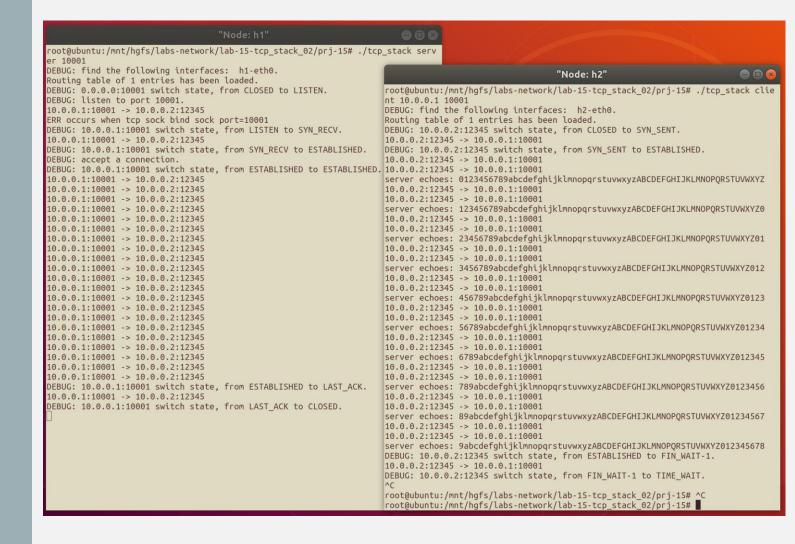
实验设计

• 文件收发

- 服务器:接收文件
 - 核心逻辑:在文件读取完毕之前/出错之前不断读入 ring buffer 中的数据,并写入本地文件
- 客户端: 发送文件
 - 核心逻辑: 获取文件流指针,不断读取文件并分片进行 发送,直到文件指针指向 EOF 为止

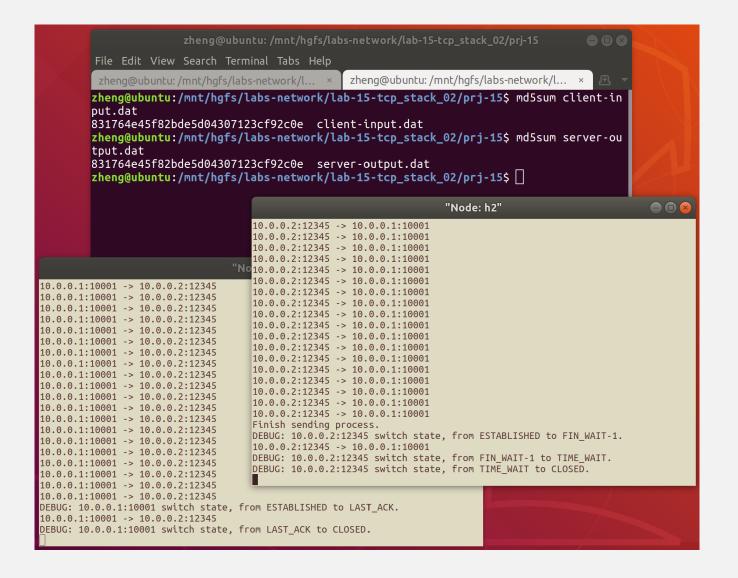
结果分析与反思

• Basic: 字符串传输



结果分析与反思

• Normal: 文件传输



调试中出现的问题

• 问题:

• 与 Python 脚本客户端协同测试时,发现程序服务端无法 回到 CLOSED 状态

• 原因:

- 客户端在发送完数据之后会同时发送 ACK 和 FIN
- 当时的 TCP 状态机无法让服务器在 ESTABLISHED 状态 下同时完成最后一个 ACK 和 FIN 的处理

• 解决:

· 调整 TCP 状态机的处理逻辑

• 实验内容

- 增加超时重传的支持,使节点在有丢包网络中也能建立连接并正确传输数据:
 - 维护 sock 中的重传计时器;
 - 在计时器的基础上实现超时重传机制
- 使用有丢包网络拓扑脚本进行测试,验证该实现的正确性。

- 超时重传机制
- 发送队列维护
- 接收队列维护

实验16: 网络传输机制

实验三

实验设计

超时重传机制

• retrains timer: 添加设置、释放的方法

• scan/trigger: 超时则需作相应处理

• 重传超过三次: RST

• 重传三次以内: 重设计时器时间(翻倍)

• 发送队列维护

• 接收队列维护

实验16: 网络传输机制

实验三

实验设计

• 发送队列维护

• 入队:未确认(未收到相应 ACK)的数据/SYN/FIN 包

• 出队: 收到 ACK, 移出 send buffer 中相应被确认的项

• 应用(重传): 在 retrains timer 被触发时, 重传 send buffer 中的第一个数据包

• 接收队列维护

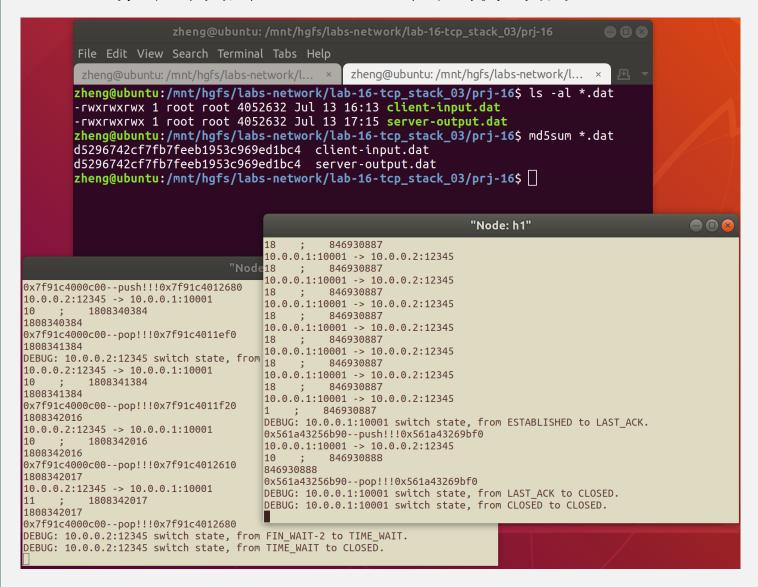
实验设计

接收队列维护

- 维护两个队列:
 - 连续收到的数据: rcv_ring_buffer, app 直接读取
 - 不连续的数据: rcv_ofo_buffer, 等待移动
- 发送方驱动传输,接收方只负责对收到的数据包回复 ACK
- 收到不连续的数据包:
 - 存入 rcv_ofo_buffer
 - 如果队列中含连续数据,则将其移入 rcv_ring_buffer

结果分析与反思

• 有丢包网络 (loss rate=2%) 下的测试结果:



实验中的反思

- 问题:
 - 有一部分 TCP 状态机的逻辑重复较多
- 原因:
 - 设计之初,将 TCP 状态机的结构定为:

```
switch (cb->flags) {
    case xxx:
        switch (tsk->state) {
        case yy:
        ...
    }
    ...
}
```

- 解决:
- 将如上的两层 switch case 内外对调,使之更符合相关的设计/控制逻辑

- 实验内容
 - TCP拥塞控制状态迁移
 - TCP拥塞控制机制
 - 数据包发送
 - 拥塞窗口调整
 - 重传数据包
 - TCP拥塞控制机制实现

- 拥塞控制状态机
- 拥塞控制

- · 拥塞控制状态机 [init as OPEN]
 - 收到新 ACK
 - state=DISORDER:
 - 跳回 OPEN
 - state=LOSS:
 - 该 ACK > LOSS 下的 snd_nxt, 则跳回 OPEN
 - state=RECOVERY:
 - 该 ACK > RECOVERY下的 snd_nxt, 则跳回 OPEN
 - 收到 DUP ACK
 - 拥塞控制

- · 拥塞控制状态机 [init as OPEN]
 - 收到新 ACK
 - 收到 DUP ACK
 - state=OPEN:
 - dupacks++
 - state => DISORDER
 - state=LOSS:
 - dupacks++
 - 当 dupacks == 3 则 state => RECOCERY
- 拥塞控制

THANKS