自行查阅相关资料,在 CentOS 7 下初步掌握用 C/C++语言基于 TCP 阻塞方式(也称为 TCP 同步方式)的 socket 编程的相关知识点并将答案写成文档:

0、补充知识

- 将 CentOS7 虚拟机克隆一个/多个,新的虚拟机如何设置网卡并使生效? (注意: MAC 地址和 IP 地址都不能相同,否则后期会带来很多问题)
- CentOS7 虚拟机中,如何在一个网卡上设置多地址(多地址要求属于不同网段,且两台虚拟机间相应的同网段地址能 ping 通)【注意:不是在 VMware 中增加一个网卡,而是仅有一张网卡的情况下如何设置多地址】
- 1、每个人的目录结构要求如下(假设学号为 1651234, 各人按实修改): 首先建立"学号-000108"子目录(可位于任意子目录下),下面再建立若干空的子目录,示例如下:

1651234-000108 |-- 01 |-- .. |-- .. |-- 06

- 2、(01 子目录)写一对 TCP Socket 的测试程序,分为 client 和 server,分别运行在不同虚拟机上
 - 关于网络程序在不同虚拟机下运行时的源程序维护问题
 - 解决方案 1: client 和 server 的源码分别放在两台虚拟机上,各自编辑、编译、运行, 作业提交时 client 和 server 分别打包提交
 - 解决方案 2: client 和 server 的源码放在同一台虚拟机上,统一编辑、编译、可提炼共用函数,运行时将某一端的可执行文件放到另一台虚拟后运行(sftp/samba 共享均可)
 - 本次作业选择**解决方案 2**,下同
 - 测试程序 tcp_server1 (源程序名任意,允许多个,C/C++语言任选,make 后得到 tcp_server1 即可,下同),运行后绑定某个 TCP 端口号,并进入等待连接状态 (下面称为 LISTEN 状态),要求端口号通过 main 函数带参数的方式传入 (例:./tcp_server1 4000 表示绑定 TCP 4000 端口)
 - 如果服务端绑定的端口号已被使用(比如两次运行./tcp_server1 4000 或./tcp_server1 80),则无法进入LISTEN状态,会在哪个函数上出错?
 - 测试程序 tcp_client1,运行时带入服务端 IP 地址及端口号,即可向服务端发起连接,要求 IP 地址、端口号通过 main 函数带参数的方式传入(例:./tcp_client1 192.168.80.230 4000 则表示连接 192.168.80.230 的 TCP 4000 端口)
 - 如果 client 端连接时的 IP 地址不正确 (例如不存在的 IP 地址), 会在哪一步出错?如果连接的端口号不正确, 会在哪一步出错?
 - 连接成功后,双方给出相应的提示信息,双方均进入 read(recv)状态,此时 read/recv 函数 会阻塞
 - 连接成功<u>并进入 read(recv)状态后</u>后,用 CTRL+C 中断 client(server)端, Server(client)端能否能侦测到连接已中断?
 - 连接成功<u>并进入 read(recv)状态后</u>后,用 kill -9 杀死 client(server)端,Server(client)端能否能侦测到连接已中断? (另外启动一个 SecureCRT 的会话来做 kill)
 - 在双方连接成功后,在新的会话中再启动一个tcp client1连接 server,会出现什么情况?
 - tcp_sevrer1 运行终止后,立即再次启动,绑定相同端口号,能否成功? (REUSEADDR 选项的作用,加或不加的区别是什么?)
 - 如果两台虚拟机的 IP 地址是同一网段(例: 192.168.80.0/24), 且都连接在同一虚拟机网卡上但网段不同(例: VMNet8, 网段: 192.168.100.0/24), 两台虚拟机能否 ping 通?为什么?

- 3、(02 子目录) 写一对 TCP Socket 的测试程序,分为 client 和 server,分别运行在不同虚拟机上
 - 前提: 第1小题中, client 每次连接 server 时, client 的端口号是随机分配的
 - 测试程序 tcp_server2,与 tcp_server1 功能相同,但接受连接时打印 client 端的 IP 地址和端口号
 - 测试程序 tcp_client2, 要求连接 server 端的时候使用固定端口号, 通过 main 函数带参数的方式传入(例: ./tcp_client2 12345 192.168.80.230 4000 则表示 client 的 12345 端口连接 server 的 4000 端口)
- 4、(03 子目录) 写一对 TCP Socket 的测试程序,分为 client 和 server,分别运行在不同虚拟机上
 - 两台用于测试的 CentOS7 虚拟机均设置多个地址 (例如: 192.168.80.230/172.18.12.230)
 - 测试程序 tcp_server3,能读到本机所有网卡的所有 IP 地址并打印出来(本要求与后续无关, 仅仅要求掌握读到所有网卡的 IP 地址的方法即可),然后只绑定其中的某个 IP 地址的某个端口,要求 IP 地址和端口号通过 main 函数带参数的方式传入(例:./tcp_sevrer3 172. 18. 12. 230 4000 表示只绑定 172. 18. 12. 230 的 4000 端口)
 - 测试程序 tcp_client3,运行时带入服务端 IP 地址及其中任意一个端口号,即可向服务端发起连接,要求 IP 地址、端口号通过 main 函数带参数的方式传入(例:./tcp_client3 172.18.12.230 4000 则表示连接 172.18.12.230 的 TCP 4000 端口)
 - 如果 tcp_client3 连接未绑定的 IP 地址 (例如: 192.168.80.230),会怎样?
- 5、(04 子目录)写一对 TCP Socket 的测试程序,分为 client 和 server,分别运行在不同虚拟机上
 - 测试程序 tcp_server4-1,接受 client 的连接成功后,用 read 函数一次读 20 字节(此时对方无输入,应进入阻塞状态)
 - 测试程序 tcp_client4-1-1,连接服务端成功后,用 write 函数向服务端一次性写入超过 20 字节的内容,观察 sevrer 端 read 函数的返回值和返回内容,是否与 client 端写入内容一致
 - 测试程序 tcp_client4-1-2,连接服务端成功后,用 write 函数向服务端写入,要求每次写 2 字节,然后延时 1 秒,再写 2 字节…,观察 server 端 read 函数的返回值和返回内容,是否与 client 端写入内容一致
 - 测试程序 tcp_server4-2/tcp_client_4-2-1/tcp-client_4-2-2, 将 read/write 换成 recv/send 函数,用法是否相同?结果是否相同?
 - 如果要求 read/recv 函数执行后,不读满 20 字节一直不返回(client 端要求每次写 2 字节, 然后延时 1 秒,再写 2 字节…),能否做到?如何做到?(注:不允许采用自己写循环保证读满 20 字节)
 - 给出 read/recv 函数的使用区别
 - 给出 write/send 函数的使用区别
- 6、(05 子目录) 写一对 TCP Socket 的测试程序,分为 client 和 server,分别运行在不同虚拟机上
 - 测试程序 tcp server5-1,接受 client 的连接成功后,用一句 getchar()进入等待输入状态
 - 测试程序 tcp_client5-1,连接服务端成功后,用 write 函数不断向服务端写入数据(加计数器统计写入了多少字节),大约写入多少字节后会使 write 函数不再返回(阻塞状态)
 - server 端在 getchar()后用 read 进行读(假设每次读 n 个字节),读入多少字节后,client端的 write 函数可以返回?这说明了什么问题?
 - 在整个过程中用新会话打开终端后,用 netstat 命令观察 tcp 连接的各种信息 (netstat 可以带哪些参数?显示的内容代表什么?)
 - 测试程序 tcp_server5-2/tcp_client5-2,双方角色互换,即 server 写至阻塞为止,然后 client 开始读,直到 server 端解除阻塞,观察整个过程
 - 测试程序 tcp_server5-3/tcp_client5-3, 功能同 5-1, 在其中通过设置函数改变 TCP 收发缓冲区大小, 通过 netstat 观察整个过程

- 7、(06 子目录) 写一对 TCP Socket 的测试程序,分为 client 和 server,分别运行在不同虚拟机上
 - 测试程序 tcp_server6-1,接受 client 的连接成功后,进入死循环,死循环中先 read 再 write 反复进行;测试程序 tcp_client6-1,连接服务端成功后,也进入死循环,死循环中同样先 read 再 write 反复进行,此时双方能否正常收发数据?
 - 用 main 函数带参数方式带入每次读写的字节数
 - 例: ./tcp_server 4000 1000 900 表示绑定端口 4000,每次读 1000 字节,写 900 字节./tcp_client 192.168.80.230 4000 800 700 表示连接 192.168.80.230 的 4000 端口,每次读 800,写 700
 - 假设双方每次 read/write 都是 1000 字节
 - 测试程序 tcp_server6-2,接受 client 的连接成功后,进入死循环,死循环中先 write 再 read 反复进行;测试程序 tcp_client6-2,连接服务端成功后,也进入死循环,死循环中也是先 write 再 read 反复进行,此时双方能否正常收发数据?
 - 用 main 函数带参数方式带入每次读写的字节数,格式规则同上
 - 假设双方每次 read/write 都是 1000 字节
 - 假设 server 端每次 read 1000 字节/write 500 字节, client 端每次 read 500 字节/write 1000 字节
 - 假设 server 端每次 read/write 是 1000 字节, client 端每次 read/write 是 700 字节
 - 测试程序 tcp_server6-3,接受 client 的连接成功后,进入死循环,死循环中先 write 再 read 反复进行;测试程序 tcp_client6-3,连接服务端成功后,也进入死循环,死循环中先 read 再 write 反复进行,此时双方能否正常收发数据?
 - 用 main 函数带参数方式带入每次读写的字节数,格式规则同上
 - 假设双方每次 read/write 都是 1000 字节
 - 假设 server 端每次 read 1000 字节/write 500 字节, client 端每次 read 500 字节/write 1000 字节
 - 假设 server 端每次 read/write 是 1000 字节, client 端每次 read/write 是 700 字节
 - 测试程序 tcp_server6-4,接受 client 的连接成功后,进入死循环,死循环中先 read 再 write 反复进行;测试程序 tcp_client6-4,连接服务端成功后,也进入死循环,死循环中先 write 再 read 反复进行,此时双方能否正常收发数据?
 - 用 main 函数带参数方式带入每次读写的字节数,格式规则同上
 - 假设双方每次 read/write 都是 1000 字节
 - 假设 server 端每次 read 1000 字节/write 500 字节, client 端每次 read 500 字节/write 1000 字节
 - 假设 server 端每次 read/write 是 1000 字节, client 端每次 read/write 是 700 字节

【注:】1、每个示例程序都写好 makefile 文件,一次 make 形成多个可执行文件

- 2、本次作业需要打开多个 SecureCRT 的会话窗口观察信息,建议在屏幕上平铺,以便同时观察各个窗口的输出信息
- 3、讲可执行文件复制到另一台机器的命令不需要包含在 makefike 中

【本次作业的统一批改方法说明:】

1、每个人的目录结构要求如下(假设学号为 1651234, 各人按实修改): 首先建立"学号-000108"子目录(可位于任意子目录下),下面再建立01-05的子目录,示例如下:

1651234-010008

-- 01

|-- 02

|-- . . .

`-- makefile (每位同学的总 makefile 文件, make 后能生成所有子目录下的可执行文件)

2、提交作业时,每位同学上交一个 linux-tcp-socket-sync. tar. bz2 文件,解压后能得到上述的完整目录结构,截止时间到后,会从每人的交作业目录中复制出来,全部放在 16-000108 目录中示例如下:

16-000108

|-- 1651234-linux-socket-sync.tar.bz2 (第1位同学的作业压缩包)

. . .

`-- 1654321-linux-socket-sync.tar.bz2 (最后 1 位同学的作业压缩包)

依次解压后,能得到如下目录结构:

16-000108

|-- 1651234-000108 (第1位同学的作业目录)

. . .

`-- 1654321-000108 (最后 1 位同学的作业目录)

3、进入 16-000108 目录, 进行一次 make, 就能生成所有可执行文件, 示例如下:

16-000108

|-- 1551234-000107 (第1位同学的作业目录)

. .

|-- 1554321-000107 (最后1位同学的作业目录)

`-- check. sh

(老师事先建好的 shell 文件,准备编译所有同学的本次作业,具体的实现方式是进入到每个学号对应的目录后调用该目录下的总makefile)

- 4、无法顺利编译则不能得分,对应学号及子目录名错则不能得分
- 5、作业提交时清除所有的中间文件及生成的可执行文件、源程序备份文件等

【作业要求:】

- 1、10月31日前网上提交
- 2、每题所占平时成绩的具体分值见网页
- 3、超过截止时间提交作业则不得分