【OJ】TCP 多进程并发服务器与多进程客户端

©2020 张翔 | zhangx@uestc.edu.cn

1. 实验目的

- 深入理解多进程(Multiprocess)的相关基本概念,深入理解父子进程之间的关系与差异,熟练掌握基于 fork()的多进程编程模式;
- 充分理解僵尸进程的产生原理,能基于 sigaction()或 signal()、waitpid()或 wait()等函数进行程序设计,规避僵尸进程产生;
- 理解 Linux 文件系统的组织方式,掌握文件描述符的基本概念,深入理解当父进程使用 fork 之后,子进程对于父进程 fork 前创建的文件描述符的继承关系;
- 在实验 "TCP 单进程循环服务器与单进程客户端"的基础上,进一步实践巩固:
 - (1) Socket 网络编程系列核心系统调用;
 - (2) 服务器对于客户端正常结束的识别处理:
 - (3) 客户端基于命令行指令的退出实现方式;
 - (4) 服务器基于 SIGITN 信号的退出实现方式 (慢速系统调用退出问题);
 - (5) SIGPIPE 信号产生原因与识别处理方式;
- 同时,深入理解并熟练掌握 TCP 多进程并发服务器与多进程客户端的 Socket 编程模式,可在 Linux 原生环境下进行应用实践,包括:
 - (1) 多进程并发服务器与多进程客户端的 Socket 编程核心系统调用模式;
 - (2) 多进程应用程序如何有效规避僵尸进程的产生;
 - (3) 简单应用层 PDU 的设计、构建、解析 (数据);
 - (4) 文件的读写应用。

2. 实验要求

2.1. 整体概述

撰写面向 Echo 服务的 TCP 多进程并发服务器与多进程客户端代码。在 TCP 单进程 Socket 编程在线测评的基础上,本次测评整体新增要求概述如下:

(1) fork 与多进程并发:

■ 服务器每 accept()一个建立连接的请求 ,则必须通过 fork()派生一个子进程与客户端进行业务对接。

(2) 客户端最大并发数:

■ 客户端**必须**增加一命令行参数,用于指定客户端并发的最大数量,通过客户端的 多进程并发练习帮助构建并发连接测试。

(3) PDU 构建解析与字节序:

- 在读写边界定义实践的基础上定义了简单应用层 PDU;
- 由客户端进程序号 PIN (Process INdex , 非 PID , 自定义数值 , 从 0 开始按父子进程生成时序编号 , 且父进程总是为 0)、数据长度 LEN、数据 DATA 三部分构成 ;
- 客户端、服务器收发过程中必须严格遵循 PDU 定义,并做好字节序转换。

(4) 僵尸进程规避:

- 服务器正常情况下子进程必然先于父进程结束,具备僵尸进程产生条件,必须通过安装 SIGCHLD 信号处理器进行处理或进行合理屏蔽;
- 客户端子进程与父进程并发工作,结束顺序存在不确定性,同样具有僵尸进程产生条件,必须通过安装 SIGCHLD 信号处理器进行处理或进行合理屏蔽。

(5) 文件读写应用:

■ 客户端、服务器在各自父子进程开始之时,均须各自创建 res (result)文本,用于记录收发数据与提示信息,以供测评使用。

- 客户端所有进程必须以"stu_cli_res_PIN.txt"方式命名 res 文本,父 进程的进程序号 PIN 始终定义为 0,子进程序号则根据创建顺序递增。
- 服务器主进程必须以"stu_srv_res_p.txt"命名 res 文本;服务器子进程首先必须以"stu_srv_res_PID.txt"命名 res 文本,待通过客户端数据获取客户端进程序号 PIN 只后,则必须于业务处理结束之时(进程终结之前),将"stu srv res PID.txt"重命名为"stu srv res PIN.txt"。
- 客户端父子进程还必须根据各自序号 PIN,在业务逻辑开始时对应读取测试数据文件 tdPIN.txt。
 - 如父进程对应读取测试数据 td0.txt,而 PIN 值为 3 的子进程,则对应读取测试数据 td3.txt。

2.2. PDU 设计

- Header:客户端 PIN(int) + 数据长度 LEN(int , 仅 Payload 部分)
- 构建 PDU 时:
 - 可采用单一缓存(长度大于 LEN+8);
 - 先行写入 DATA,根据 DATA 获取 LEN,且 LEN 必须转换为网络字节序后 方可写入缓存;
 - O 随后记录客户端进程序号 PIN,必须转换为网络字节序后方可写入缓存;
 - O PDU 构建好之后,即可一次性发送。



2.3. 客户端程序

(1) 必须通过命令行参数指定服务器端地址(IP、Port),同时增加一个参数用于指定客户端多进程最大并发数(含父进程):

CMD、IP、Port、最大并发数之间采用空格分隔 ./tcp_echo_cli.o 127.0.0.1 30000 3 // 3 即最大并发数(含父进程)

- (2) 父进程必须合理调用 fork(),按需生成子进程,不多也不少。
- (3) 父进程与所有子进程必须在启动时打开"stu_cli_res_PIN.txt"(父进程的进程序号 PIN 始终定义为 0, 子进程序号则根据创建顺序递增)。
 - 同时应该以如下形式打印提示信息至 stdout:

[cli](8688) stu_cli_res_2.txt is created!

// 8688 为当前进程 PID, "stu_cli_res_2.txt"中 2 为当前进程序号 PIN

● 同时应该以如下形式打印提示信息到 res 文件:

[cli](8688) child process 2 is created! //2 为当前进程序号 PIN

(4) 父进程和所有子进程各自调用 socket()分配 connfd,随后分别连接服务器。成功连接服务器后,必须将服务器端地址信息以如下形式**打印输出至对应的**"stu_cli_res_*PIN*.txt":

[cli](8688) server[127.0.0.1:30000] is connected!

(5) 随后父进程和所有子进程应该各自执行业务处理函数 echo_rqt(), 调用时传入自己的进程序号 PIN, 故 echo_rqt()通常可做如下申明:

int echo_rqt(int sockfd, int pin);

- (6) echo_rqt()中,父进程和所有子进程必须各自根据自己的 PIN 来读取对应的测试数据文件 tdPIN.txt。如父进程对应读取测试数据为 td0.txt,而 PIN 为 3 的子进程则对应读取测试数据 td3.txt。其中:
 - 每次读入 td 文件的一行数据,正确构建 PDU 之后(参见 2.1)即可发送,随后接收解析服务器回传数据并打印输出,其中:
 - 必须按照如下方式采用 strncmp()函数进行指令"exit"匹配检测,确认匹配后,必须立刻释放当前进程相关资源并退出进程:

if(strncmp(buf, "exit", 4) == 0)
 return 0;

- 必须将读入数据尾部的"\n"更换为"\0"(若一行数据只包含"\n",则向服务器发送"\0"),以便于服务器按照 string 方式处理数据。
- 〇 接收服务器镜像数据,且**必须**以如下形式打印输出至对应的 "stu_

cli_res_PIN.txt"(即每行原始数据前增加"[echo_rep](PID)" 作为头部):

[echo_rep](8868) Hi there, a wonderful day:)
[echo_rep](8868) A blank line will be followed... - [echo_rep](8868)

[echo_rep](8868) Weired? Not at all actually!@#\$%^*

(7) 命令行字符最大长度必须限制在 100 以内

#define MAX CMD STR 100

重要提示:buf 长度在 MAX CMD STR+1 的基础上还需考虑 PDU 头部数据。

(8) 客户端成功释放用于连接服务器的 connfd 后(进程结束之前), 应该以如下形式打印提示信息至"stu_cli_res_PIN.txt":

[cli](8868) connfd is closed!

[cli](8868) child process is going to exit!//或 parent process

- (9) 父进程与所有子进程必须在退出前关闭"stu_cli_res_PIN.txt"。
 - 同时应该以如下形式打印提示信息至 stdout

[cli](8868) stu_cli_res_2.txt is closed! //2 为当前进程 PIN

2.4. 服务器程序

(1) 必须通过命令行参数指定服务器所要绑定的 IP 与 Port:

#IP 127.0.0.1; PORT 30000; CMD、IP、Port 间采用空格分隔./tcp_echo_srv.o 127.0.0.1 30000

(2) 识别处理 SIGPIPE 信号,避免服务器程序因管道破裂(broken pipe)而退出运行,必须申明信号处理函数为:

void sig_pipe(int signo);

(3) 识别处理 SIGINT 信号 ,必须使用 sigaction()安装信息处理器 ,以支持设置慢调用退出 ,同时必须申明信号处理函数为 :

void sig int(int signo);

(4) 识别处理 SIGCHLD 信号,避免因为子进程先于父进程结束而产生僵尸进程,必须申明信号处理函数为系统宏 SIG IGN 或以下函数:

void sig_chld(int signo){
 pid_t pid_chld;

while ((pid_chld = waitpid(-1, &stat, WNOHANG)) > 0);
}

同时,配置 sigaction 结构体时, sa_flags 必须设置为 SA_RESTART, 以确保受 SIGCHLD 触发影响的慢调用函数立刻重启,而非返回异常。

- (5) 在以上三类信号处理函数中:
 - a. 应该通过设置全局变量 sig_type 接收传入的 signo , 用于后续系统中断处理逻辑;
 - b. 应该在处理函数中,通过 getpid()获取进程 ID,以便标识输出记录,有助于观测程序运行过程以及开展调试:

[srv](20369) SIGPIPE is coming!

//20369 为进程 PID 值(后续规范一致,[srv]后紧跟(PID),不再重复叙述)

c. 面向 SIGCHLD, 若安装信号处理函数 sig_chld(),则应该在信号处理函数 sig_chld()中,尝试在获取终结的子进程 ID 后,按照以下格式进行提示:

[srv](20369) server child(20372) terminated.

//20369 为父进程(信号处理函数执行进程)PID, 20372 为子进程 PID

- (6) 父进程必须在启动时打开"stu srv res p.txt"
 - 同时应该以如下形式打印提示信息至 stdout:

[srv](20369) stu_srv_res_p.txt is opened!

(7) 父进程调用 bind()前,必须将命令行参数指定的服务器 IP 与 Port 信息以如下形式打印输出至"stu srv res p.txt":

[srv](20369) server[127.0.0.1:30000] is initializing!

(8) 父进程必须在调用 accept()获取到新的已建立连接的客户端请求时,将客户端端地址信息以如下形式打印输出至"stu srv res p.txt":

[srv](20369) client[127.0.0.1:42796] is accepted!

- (9) accept()返回用于处理客户端业务的 socket 描述符 connfd 后, 必须合理调用 fork()派生子进程,用于执行与客户端收发(读写)互动的业务处理:
 - <mark>子进程必须</mark>在启动时打开"stu_srv_res_PID.txt"</mark>,可以用如下方式进 行命名指定:

char fn_res[20];

sprintf(fn_res, "stu_srv_res_%d.txt", pid);
fp_res = fopen(fn_res, "wb");

同时应该以如下形式打印提示信息至 stdout:

[srv](20372) stu_srv_res_20372.txt is opened!

同时应该以如下形式打印提示信息到 res 文件:

[cli](20372) child process is created!

● 子进程应该各自执行业务处理函数 echo_rep(), 且必须返回从客户端数据中获取的客户端进程序号 PIN, 故 echo rep()通常做如下申明:

int echo_rep(int sockfd)

// 必须返回客户端进程序号 PIN,以便进程退出前修改 res 文本名称

● 子进程必须在收到客户端 echo_req 数据之后,以如下形式打印输出至 res 文件,并将客户端原始数据镜像回送:

[echo_rqt](20372) Hi there, a wonderful day:)

[echo_rqt](20372) A blank line will be followed... - -

[echo_rqt](20372)

[echo_rqt](20372) Weired? Not at all actually!@#\$%^*

客户端原始输入数据为:

Hi there, a wonderful day:)

A blank line will be followed...

Weired? - - Not at all actually!@#\$%^*

- ◆ 子进程必须能够识别处理客户端的正常退出(参见实验1)
- 子进程<mark>必须</mark>在退出前更名"stu_srv_res_PID.txt"为"stu_srv_res
 PIN.txt"
 - 〇 同时应该以如下形式打印提示信息至 res 文件:

[srv](20372) res file rename done!

- 子进程必须在退出前关闭 connfd
 - 同时应该以如下形式打印提示信息至 res 文件:

[srv](20372) connfd is closed!

- <mark>子进程**必须**在退出前关闭"stu srv res *PID*.txt"</mark>
 - 在关闭文件之前,应该以如下形式打印提示信息至 res 文件:

[srv](20372) child process is going to exit!

O 同时应该以如下形式打印提示信息至 stdout:

[srv](20372) stu_cli_res_20372.txt is closed

- (10) 父进程 accept()挂起等待期间 若收到 SIGINT 信号,父进程必须终结运行,即 accept()不能重新启动而是必须退出。此时 accept 返回-1 且对应 errno 为 EINTR,服务器识别后须即刻释放 listenfd 等必须释放的资源(参见实验 1),
 - 同时应该以如下形式打印提示信息至"stu srv res p.txt"。

[srv](20369) listenfd is closed! [srv](20369) parent process is going to exit!

> (11) <mark>父进程必须在退出前关闭"stu_srv_res_p.txt"</mark>,同时应该以如下形式 打印提示信息至 stdout:

[srv](20369) stu_srv_res_p.txt is closed!

3. 实验原理

参见课程讲义。

4. 输入输出

- 4.1. 输入规范
 - 参见上述 2. 实验要求

4.2. 输入范例

./tcp_echo_srv.o 127.0.0.1 30000 # 服务器 ./tcp_echo_cli.o 127.0.0.1 30000 3 # 客户端,含父进程最大 3 个并发

> ● 备注:客户端启动父进程与全部子进程根据进程序号 PIN 对应读取测试数据 td0.txt ~ td(PIN-1).txt,本范例中即 td0.txt,td1.txt与td2.txt,测试数 据由测试系统自动生成,范例如下(td1.txt):

39Z7 6ryKiZ 1 l2zzJM WBKzp1r O EcE9v l0E hU0el TmYeH2V Wetfa s6O01f4 ot6mas pugzplX aul3w n SAGJ2UD Ae77H1YZ qnAA7e wi G o vBj

exit

4.3. 输出规范

● 参见上述 2. 实验要求

4.4. 输出范例

若客户端指定最大并发数为 3,则服务器输出 4个文件,客户端输出 3个文件:

● 服务器

服务器输出文件如下:

stu_srv_res_p.txt stu_srv_res_0.txt stu_srv_res_1.txt stu_srv_res_2.txt

文件 stu_srv_res_p.txt 范例如下:

[srv](9960) server[127.0.0.1:30000] is initializing!

[srv](9960) client[127.0.0.1:40236] is accepted!

[srv](9960) client[127.0.0.1:40238] is accepted!

[srv](9960) client[127.0.0.1:40240] is accepted!

[srv](9960) SIGCHLD is coming!

[srv](9960) SIGCHLD is coming!

[srv](9960) SIGCHLD is coming!

[srv](9960) SIGINT is coming!

[srv](9960) listenfd is closed!

[srv](9960) parent process is going to exit!

文件 stu_srv_res_*PIN*.txt 范例如下(PIN 取 1, 即 stu_srv_res_1.txt):

[srv](9971) child process is created!

[srv](9971) listenfd is closed!

[echo_rqt](9971) 39Z7 6ryKiZ 1 I2zzJM

[echo_rqt](9971) WBKzp1r O EcE9v

[echo_rqt](9971) IOE hU0el TmYeH2V Wetfa s6O01f4

[echo_rqt](9971) ot6mas

[echo_rqt](9971) pugzplX aul3w n SAGJ2UD

[echo_rqt](9971) Ae77H1YZ qnAA7e wi G o vBj [echo_rqt](9971) [srv](9971) res file rename done! [srv](9971) connfd is closed! [srv](9971) child process is going to exit!

● 客户端

客户端输出文件如下:

stu_cli_res_0.txt stu_cli_res_1.txt stu_cli_res_2.txt

文件 stu_cli_res_PIN.txt 范例如下 (PIN 取 1, 即 stu_cli_res_1.txt):

[cli](9967) child process 1 is created!

[cli](9967) server[127.0.0.1:30000] is connected!

[echo_rep](9967) 39Z7 6ryKiZ 1 I2zzJM

[echo_rep](9967) WBKzp1r O EcE9v

[echo_rep](9967) IOE hU0eI TmYeH2V Wetfa s6O01f4

[echo_rep](9967) ot6mas

[echo_rep](9967) pugzplX aul3w n SAGJ2UD

[echo_rep](9967) Ae77H1YZ qnAA7e wi G o vBj

[echo_rep](9967)

[cli](9967) connfd is closed!

[cli](9967) child process is going to exit!

5. 命名打包

- TCP ECHO 客户端: tcp_echo_cli.c
- TCP ECHO 服务器: tcp_echo_srv.c
- 请将 tcp_echo_cli.c 与 tcp_echo_srv.c 直接打包为 src.tar 文件(不能 帯目录)

tar cvf src.tar tcp_echo_cli.c tcp_echo_srv.c

6. 重要提示

6.1. TCP 多进程并发服务器与多进程客户端代码框架模版

代码模版仅供参考,并不要求严格按模版框架实现,只要能满足测评要求即可。

代码框架模版: https://docs.qq.com/doc/DREhvZmpMVHRQRXFO

特别提示:文中但凡标注为"必须"的任务,必须严格按照要求执行(考核依据,涉及到输出要求规范时请特别注意);而其他标注为"应该"的任务,目的是希望帮助同学们理解程序、协议执行过程,帮助进行开发调试,是否执行自行考量。

6.2. 但凡需要向 res 文件写入的地方,强烈建议同时向 stdout 输出,以 便观察调试

送大家一个宏,方便同时向 stdout 与指定文件输出 (fp 为空,等同于 printf):

```
#define bprintf(fp, format, ...) \
    if(fp == NULL){printf(format, ##__VA_ARGS__);} \
    else{printf(format, ##__VA_ARGS__); \
        fprintf(fp,format,##__VA_ARGS__);fflush(fp);}
```

Copyright 2020 张翔 | zhangx@uestc.edu.cn

电子科技大学信息与软件工程学院

转载请注明出处: https://docs.qq.com/doc/DRG9adm1YWnlJTHVr