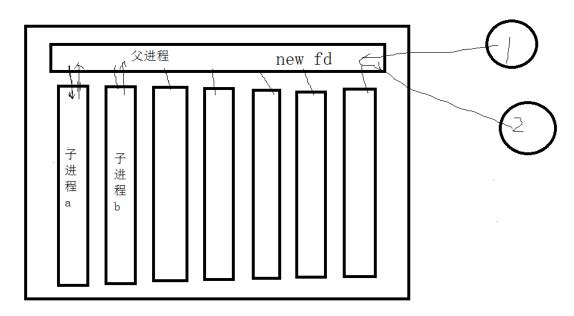
# 1、进程池

目的: 实现多个客户端同时下载文件

流程: 客户端连接服务器,连接成功后传输文件,传输完毕

服务器断开连接

## 1.1 进程池工作流程



如上图所示,首先我们通过父进程创建了很多个子进程,每个子进程与父进程直接都有一条全双工的管道,父进程是我们的代理,当1号客户端请求连接下载文件时,父进程接收到请求,产生 new\_fd,并把 new\_fd 发送给非忙碌的子进程 a,由子进程 a 将文件传输给1号客户端。这时2号客户端请求下载文件,父进程接收请求得到 new\_fd,由于这时子进程 a 忙碌,所以将 new\_fd 发送给子进程 b,由子进程 b 负责给2号客户端下载文件。

## 1.2 主要数据结构

父进程管理子进程所使用的数据结构

typedef struct{

pid\_t pid;//子进程的 pid

int fd;//管道的一端

short busy;//代表子进程是否忙碌,0代表非忙碌,1代表忙碌

}process\_data;

创建多少个子进程,我们就用多少个对应的结构体管理子进程。

### 1.3 进程池代码编写流程

#### 第一步:

make\_child 函数初始化子进程

循环创建子进程,并初始化父进程的子进程管理结构体数组 parr,通过 socket\_pair 将 socket 描述符一端放入数组

#### 第二步

子进程流程,目前让子进程死循环,接收任务,给客户端发文件,然后通知父进程完成任务, 退出机制暂时先不考虑

```
While (1)
{
    Recv_fd 等待父进程发送任务
    Hand_request 发送文件数据
    Write 向父进程发送完成任务
}
第三步:
```

父进程 epoll 监控 fd\_listen 描述符。

父进程 epoll 监控 parr 结构体数组的 socket 描述符,结构体数组中的描述符是每一个子进程的管道对端,通过监控这个,当子进程通过 write 向我们写通知时,我们就知道子进程非忙碌了。

#### 第四步:

While 1 启动 epoll\_wait, 等待是否有客户端连接

有客户端连接后,accept 获得描述符,循环找到非忙碌的子进程,并发送给子进程,标记对应子进程忙碌。

当子进程完成任务后,父进程一旦监控 socket 描述符可读,代表子进程非忙碌,然后标记子进程非忙碌。

## 1.4 进程间传递文件描述符(难点)

第一步,初始化 socketpair 类型描述符

int fds[2];

socketpair(AF\_LOCAL,SOCK\_STREAM,0,fds);

第二步: sendmsg 发送描述符

ssize\_t sendmsg(int sockfd, const struct msghdr \*msg, int flags);

使用的 sockfd 即 sockpair 初始化的描述符 fds[1];

```
1)定义结构体 struct msghdr msg;
Sendmsg 关键是初始化 msghdr 结构体
struct msghdr {
               void
                            *msg_name;
                                             /* optional address */ 没用
               socklen_t
                            msg_namelen;
                                            /* size of address */ 没用
               struct iovec *msg_iov;
                                          /* scatter/gather array */ 没用
               size_t
                                           /* # elements in msg_iov */ 没用
                            msg_iovlen;
                                            /* ancillary data, see below */ 关键,即下面
               void
                            *msg_control;
的 cmsghdr 结构体地址
               size t
                            msg_controllen; /* ancillary data buffer len */ cmsghdr 结构
体的长度
               int
                            msg_flags;
                                           /* flags (unused) */ 没用
           };
iovec 必须赋值
Cmsg 构造结构体 cmsghdr
man cmsg
得到如下信息:
struct cmsghdr {
           socklen t cmsg len;
                                /* data byte count, including header */
           int
                    cmsg_level; /* originating protocol */
                    cmsg_type;
                                /* protocol-specific type */
           /* followed by unsigned char cmsg_data[]; */
       };
首先定义 struct cmsghdr *cmsg 指针
cmsg_len 中存取 cmsghdr 结构体的长度,通过 CMSG_LEN 进行计算,我们传递的 fd 的大
小为整型四个字节, 所以
Int len = CMSG_LEN(sizeof(int));
然后为结构体申请空间:
cmsg = (struct cmsghdr *)calloc(1,len);
Cmsg->cmsg_len = len;
cmsg->cmsg_level =SOL_SOCKET;
Cmsg->cmsg_type = SCM_RIGHTS;
int *fdptr;
fdptr= (int *) CMSG_DATA(cmsg);
*fdptr = fd;
最后就可以通过 sendmsg 来发送文件描述符
```

#### 第三步:

Recvmsg 接收文件描述符,接收的 msghdr 结构体初始化和 sendmsg 几乎完全一致,区别如下:

\*fd = \*fdptr;

## 1.5 子进程采用变长结构体发送文件(难点)

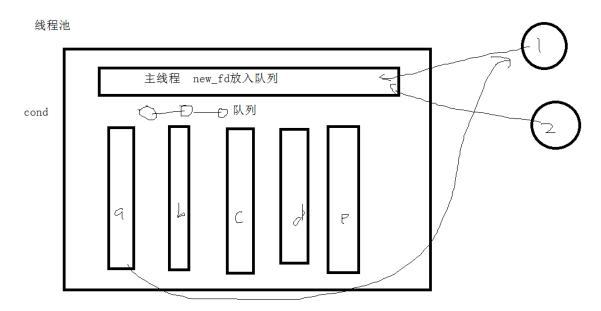
由于实际我们发送的文件中可能是字符串,可能是音频,可能是视频,所以发送时,对方要知道多少数据,我们必须采用控制数据,这就是我们的应用层协议设计,这里叫其小火车,每次火车头 data\_len,记录火车 buf 中到底装载了多少数据发到对端。

typedef struct{

int data\_len;//控制数据,火车头,记录火车装载内容长度 char buf[1000];//火车车厢

}train;

# 2、线程池



服务器创建子线程,子线程去队列里取任务,由于一开始队列为空,所以所有的子线程都睡觉,睡在条件变量 cond。客户端连接,主线程 accept 后将 new\_fd 放入队列,放之前需要加锁,放入队列后,执行 signal,这样就会唤醒一个子线程,子线程被唤醒后,就去队列里拿 new\_fd,拿到后,给客户端发送文件。

这是一个经典的生成者,消费者模型,我们的主线程是生成者,子线程是消费者。

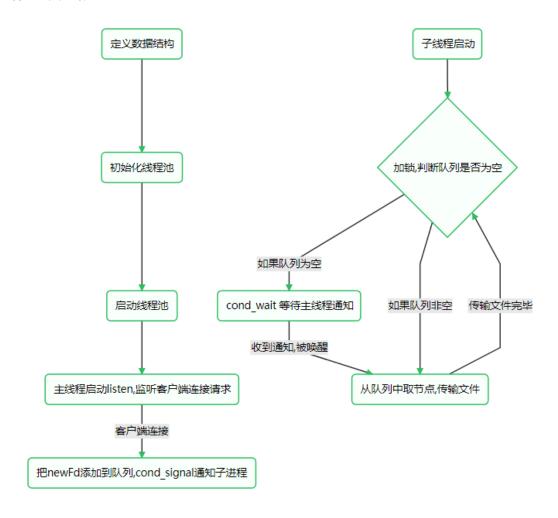
#### 1.初始化线程池

初始化队列,队列头,队列尾初始化,队列能力初始化(队列长度),队列锁初始化线程池条件变量 给子线程赋入口函数 为线程池的子线程的线程 ID 申请空间 线程池是否启动标志初始化为 0 2.启动线程池

循环启动子线程,设置线程池启动标志设置为1

3.主线程启动 listen,接收客户端请求

加锁,然后将接收到的 rs\_fd 放入到 que 队列中,解锁,pthread\_cond\_signal 等待在对应条件上的子线程



队列使用的结构体及操作

```
#ifndef __WORK_QUE_H__
#define __WORK_QUE_H__
#include "head.h"
typedef struct tag_node
{
    int nd_sockfd;
```

```
struct tag_node* nd_next ;
}node_t, *pnode_t;//元素结构体,存储实际 client fd
typedef struct tag_que
                   pnode_t que_head, que_tail;
                   int que_capacity;
                   int que_size;
                   pthread_mutex_t que_mutex ;
}que_t, *pque_t;//描述队列的结构体
void factory_que_init(pque_t pq, int capacity);
void factory_que_set(pque_t pq, pnode_t pnew);
void\ factory\_que\_get(pque\_t\ pq,\ pnode\_t*\ p);
void factory_que_destroy(pque_t pq);
int factory_que_full(pque_t pq);
int factory_que_empty(pque_t pq);
#endif
typedef struct{
    Que_t que;
    pthread_cond_t cond;
    pthread_t *pthid;
    int threadNum;
    int startFlag;
}Factory_t,*pFactory_t;
int factoryInit(pFactory_t,int,int);
int factoryStart(pFactory_t);
```