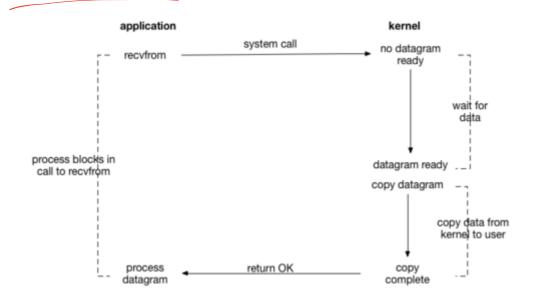
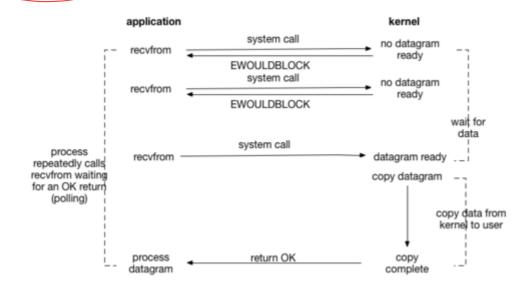
# 五种IO模型-----读写外设数据的方式

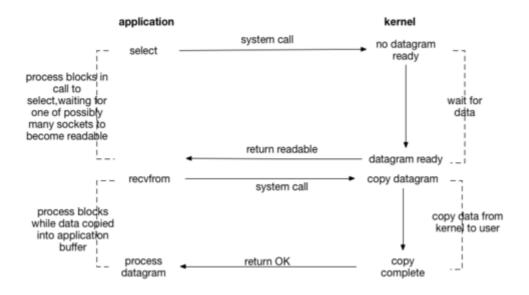
#### 1. 阻塞: 不能操作就睡觉



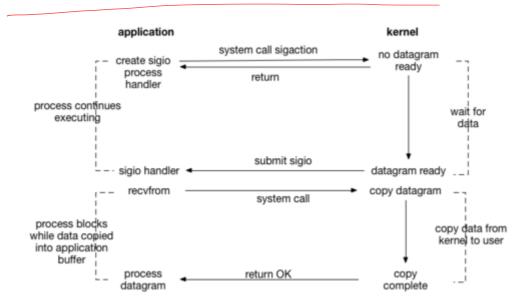
#### 2. 非阻塞:不能操作就返回错误

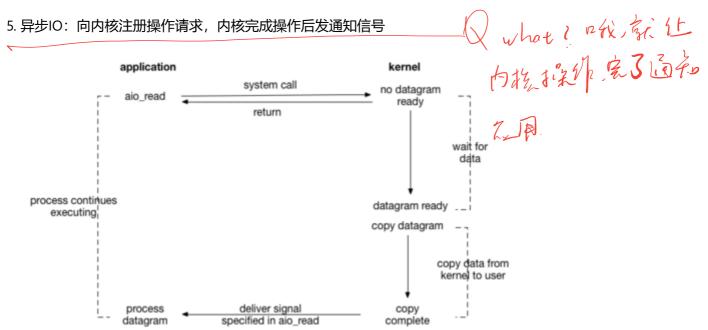


3. 多路复用: 委托中介监控



#### 4. 信号驱动: 让内核如果能操作时发信号, 在信号处理函数中操作







# 阻塞与非阻塞

#### 应用层:

open时由O\_NONBLOCK指示read、write时是否阻塞

open以后可以由fcntl函数来改变是否阻塞:

```
flags = fcntl(fd,F_GETFL,0);
flags |= 0_NONBLOCK;
fcntl(fd, F_SETFL, flags);
```

驱动层:通过等待队列

```
wait queue head t //等待队列头数据类型
init_waitqueue_head(wait_queue_head_t *pwq) / /初始化等待队列头
wait_event_interruptible(wq,condition)
功能:条件不成立则让任务进入浅度睡眠,直到条件成立醒来
   wg:等待队列头
   condition: C语言表达式
返回:正常唤醒返回0,信号唤醒返回非0(此时读写操作函数应返回
                                       爱厚收到给到完整
wait_event(wq,condition) //深度睡眠
wake_up_interruptible(wait_queue_head_t *pwq)
wake_up(wait_queue_head_t *pwq)
    写用不同的等待队列头rg、wg
  无数据可读、可写时调用wait_event_interruptible(rq、wq,条件)
  写入数据成功时唤醒rq,读出数据成功唤醒wq
      为有天发调、阻塞5克
是 50, write 是 3 maxlen (maxlen 新发入下数了)
路复用
  要已为有天发酒、阻塞与否
                  D-NON·(&上级组备给设有
           12 asignal working, return. - TRESTARTSYS (Q what)
V1. 文性描述符: 设备文件、管道文件的 多 全 12 号 , 4 号
```

3.1 应用层: 三套接口select、poll、epoll

select: 位运算实现 监控的描述符数量有限 (32位机1024,64位机2048) 效率差

poll:链表实现,监控的描述符数量不限效率差

epoll:效率最高,监控的描述符数量不限

select

```
int <u>sele</u>ct(int nfds, fd_set *readfds, fd_set *writefds,fd_set *exceptfds, struct
timeval *timeout);
/* 功能: 监听多个描述符, 阻塞等待有一个或者多个文件描述符, 准备就绪。
      内核将没有准备就绪的文件描述符,从集合中清掉了。
                  最大文件描述符数 ,加1
   参数:
                 读文件描述符集合
         readfds
         writefds
                      写文件描述符集合
                   其他异常的文件描述符集合
         exceptfds
                   超时时间 (NULL)
   返回值: 当timeout为NULL时返回0,成功:准备好的文件描述的个数 出错:-1
         当timeout不为NULL时,如超时设置为0,则select为非阻塞,超时设置 > 0,则无描述
符可被操作的情况下阻塞指定长度的时间
*/
void FD_CLR(int fd, fd_set *set);
//功能:将fd 从集合中清除掉
int FD_ISSET(int fd, fd_set *set);
//功能: 判断fd 是否存在于集合中
void FD SET(int fd, fd set *set);
//功能: 将fd 添加到集合中
void FD ZERO(fd set *set);
//功能: 将集合清零
//使用模型:
while(1)
{
   /*得到最大的描述符maxfd*/
   /*FD ZERO清空描述符集合*/
   /*将被监控描述符加到相应集合rfds里 FD SET*/
   /*设置超时*/
   ret = select(maxfd+1,&rfds,&wfds,NULL,NULL);
   if(ret < 0)
   {
      if(errno == EINTR)//错误时信号引起的
      {
         continue;
      }
      else
         break;
```

```
else if(ret == 0)
   {//超时
       //....
   }
   else
   { //> 0 ret为可被操作的描述符个数
       if(FD_ISSET(fd1,&rfds))
      {//读数据
           //....
       if(FD_ISSET(fd2,&rfds))
      {//读数据
          //....
       ///....
       if(FD_ISSET(fd1,&wfds))
       {//写数据
           //....
   }
}
```

### 3.2 驱动层: 实现poll函数

## 四、信号驱动

### 4.1 应用层: <u>信号注册+fcnt</u>L

```
signal(SIGIO, input_handler); //注册信号处理函数
fcntl(fd, F_SETOWN, getpid());//将描述符设置给对应进程,好由描述符获知PID
oflags = fcntl(fd, F_GETFL);
fcntl(fd, F_SETFL, oflags | FASYNC);//将该设备的IO模式设置成信号驱动模式
void input_handler(int signum)//应用自己实现的信号处理函数,在此函数中完成读写
{
   //读数据
}
//应用模板
int main()
   int fd = open("/dev/xxxx",0_RDONLY);
   fcntl(fd, F_SETOWN, getpid());
   oflags = fcntl(fd, F GETFL);
   fcntl(fd, F_SETFL, oflags | FASYNC);
   signal(SIGIO,xxxx_handler);
   //....
}
void xxxx_handle(int signo)
{//读写数据
}
```

## 4.2 驱动层:实现fasync函数

```
/*写函数中有数据可读时向应用层发信号*/ (以 write 山東方)
if (dev->pasync_obj)
     kill_fasync(&dev->pasync_obj, SIGIO, POLL_IN);
if (dev->pasync_obj)
   fasync_helper(-1, filp, 0, &dev->pasync_obj);
int fasync_helper(int fd, struct file *filp, int mode, struct fasync_struct **pp);
   功能:产生或释放异步通知结构对象
   参数:
   返回值:成功为>=0,失败负数
void kill_fasync(struct fasync_struct **, int, int);
   功能: 发信号
   参数:
      struct fasync_struct ** 指向保存异步通知结构地址的指针
            信号 SIGIO/SIGKILL/SIGCHLD/SIGCONT/SIGSTOP
            读写信息POLLIN、POLLOUT
*/
```