

# 小白也能看懂的poll源码解析

原创 陈同学在搬砖 陈同学在搬砖

2020-04-17  
15:44

## 用途

poll函数工作原理与select函数类似，  
也是监管一系列的文件描述符，  
阻塞的去轮询看这些文件描述符是否可读/可写/异常，  
再去调用io函数读写

## 用法

看一下下面这段简单的代码  
实现的功能就是把标准输入(即文件描述符为0)  
纳入poll的监管  
然后poll在5s内阻塞的轮询  
看是否有就绪事件  
如果有的话就返回 然后对其进行处理  
如果超时或者出错的也返回

```
#include<poll.h>
#include<signal.h>
#include<iostream>
#include <unistd.h>
using namespace std;
int main(){
    /*第一步 poll开始监听之前要知道要监管哪些套接字*/
    struct pollfd fds[1];
    fds[0].fd=0;
    fds[0].events=POLL_IN;
    fds[0].revents=POLL_IN;

    /*第二步 poll开始工作 阻塞的轮询看监管的套接字是否就绪*/

    int ret=poll(fds,1,5000);

    /*第三步 poll完成工作 有套接字就绪或者时间超时返回*/
    if(ret<0){cout<<"error"<<endl;}
    else if(ret==0){cout<<"time out"<<endl;}
    else{
        if(fds[0].revents==POLL_IN)
        {
            char message[10];
            read(fds[0].fd,message,sizeof(message));
            cout<<message<<endl;
        }
    }
}
```

## 接口

上面的使用设计到了下面几个接口

### pollfd

和select监听采用fd\_set位数组不同  
poll监听采用的是pollfd事件结构体数组  
也就是先定义一个事件结构体数组  
然后在事件结构体数组中  
设定好要监听事件的一个文件描述符  
以及要监听的事件等等信息

事件结构体的原型如下

pollfd结构体的原型为：

```
struct pollfd {
    int    fd;           /* 文件描述符 */
    short  events;        /* 注册的事件 */
    short  revents;       /* 实际发生的事件，由内核填充 */
};
```

其中：

1.f d 表示你要监听的文件描述符

2.events参数表示你要监听的事件类型

比如POLL\_IN表示你想监听该套接字的读就绪事件

3.reevents表示当该套接字的某一事件就绪的

内核就会将该参数置为该事件类型

比如POLL\_IN表示该套接字读就绪了

总结来说每个结构体的 events 域是由用户来设置，

告诉内核我们关注的是什么，

而 revents 域是返回时内核设置的，

以说明对该描述符发生了什么事件

events和reevents具体可以取的一些宏如下

多个宏是可以通过或运算符同时监听的

### poll

```
int poll(struct pollfd *fds, nfds_t nfds, int timeout);
```

参数情况：

- (1) `fds`：指向一个结构体数组的第0个元素的指针，每个数组元素都是一个`struct pollfd`结构，用于指定测试某个给定的fd的条件
- (2) `nfds`：表示`fds`结构体数组大小
- (3) `timeout`：表示`poll`函数的超时时间，单位是毫秒

函数返回值：

- (1) 返回值小于0，表示出错
- (2) 返回值等于0，表示`poll`函数等待超时
- (3) 返回值大于0，表示`poll`由于监听的文件描述符就绪返回，并且返回结果就是就绪的文件描述符的个数。  
    `poll`函数使用前面提到的`pollfd`结构体中的`revents`参数，`revents`变量在每一次`poll`函数调用完成后内核设置会设置`revents`的值。  
    这个值其实也就是上面列出来的那些`events`的宏，以说明对该描述符发生了什么事情  
    比如 调用完`poll`函数后要  
    查看某一个文件描述符是否处于激活状态(比如可读)  
    是通过调用`pollfd`参数的`revents`参数与`POLLIN`做比较如果相等，则说明该文件描述符处现在是可读的  
    使用if语句：`if(poll_fd.revents==POLLIN)`

就绪情况：

读就绪

- 1) `socket`内核中,接收缓冲区中的字节数,大于等于低水位标记`SO_RCVLOWAT`.  
此时可以无阻塞的读该文件描述符,并且返回值大于0;
- 2) `socket` TCP通信中, 对端关闭连接, 此时对该`socket`读, 则返回0;
- 3) 监听的`socket`上有新的连接请求;
- 4) `socket`上有未处理的错误;

写就绪

- 1) `socket`内核中, 发送缓冲区中的可用字节数(发送缓冲区的空闲位置大小), 大于等于低水位标记 `SO_SNDLOWAT`, 此时可以无阻塞的写, 并且返回值大于0;
  - 2) `socket`的写操作被关闭(`close`或者`shutdown`). 对一个写操作被关闭的`socket`进行写操作, 会触发 `SIGPIPE`信号;
  - 3) `socket`使用非阻塞`connect`连接成功或失败之后;
  - 4) `socket`上有未读取的错误;
- 异常就绪：  
`socket`上收到带外数据。

源码

源码结构

## 特性

### 1、优点

由上面的sys\_poll可以看出，poll底层使用poll\_list来管理，它没有最大连接数的限制，原因是它是基于链表来存储的。

### 2、缺点

(1) 由上面的do\_poll可以看出，poll采用轮询的方式扫描文件描述符，文件描述符数量越多，性能越差；

(2)由上面的do\_sys\_poll可以看出,在轮询期间，需要复制大量的句柄数据结构到内核空间，产生巨大的开销；

(3)由上面的do\_poll可以看出，返回的是含有整个句柄的数组，应用程序需要遍历整个数组才能发现哪些句柄发生了事件；

(4)触发方式是水平触发，应用程序如果没有完成对一个已经就绪的文件描述符进行IO操作，那么之后每次select调用还是会将这些文件描述符通知进程。

我是陈同学  
让技术 有温度  
你的支持是我搬砖的动力

▼  
往期精彩回顾  
▼

你的微信消息是怎么发出去的？

---

1个小时学会所有Linux核心命令

---

一个小时学会Git

---

Leetcode面试高频题汇总--链表

---

Leetcode面试高频题汇总--数组

---

【设计模式】可能是东半球最透彻的单例模式讲解

---

听说点击在看的今年都会暴富脱单，升职加薪

