# 1. I/O多路复用(I/O多路转接)

I/O 多路复用使得程序能同时监听多个文件描述符,能够提高程序的性能,Linux 下实现 I/O 多路复用的 系统调用主要有 select、poll 和 epoll。

### 2. select

#### 主旨思想:

- 1. 首先要构造一个关于文件描述符的列表,将要监听的文件描述符添加到该列表中。
- 2. 调用一个系统函数,监听该列表中的文件描述符,直到这些描述符中的一个或者多个进行I/O 操作时,该函数才返回。
  - a.这个函数是阻塞
  - b.函数对文件描述符的检测的操作是由内核完成的

```
3. 在返回时,它会告诉进程有多少(哪些)描述符要进行I/O操作。只是多少,不是具体的描述符
// sizeof(fd_set) = 128
                     1024
#include <sys/time.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/select.h>
int select(int nfds, fd_set *readfds, fd_set *writefds,
        fd_set *exceptfds, struct timeval *timeout);
   - 参数:
         - nfds: 委托内核检测的最大文件描述符的值 + 1
         - readfds: 要检测的文件描述符的读的集合,委托内核检测哪些文件描述符的读的属性
                - 一般检测读操作
                - 对应的是对方发送过来的数据,因为读是被动的接收数据,检测的就是读缓冲区
                - 是一个传入传出参数
         - writefds: 要检测的文件描述符的写的集合,委托内核检测哪些文件描述符的写的属性
                - 委托内核检测写缓冲区是不是还可以写数据(不满的就可以写)
         - exceptfds: 检测发生异常的文件描述符的集合
         - timeout : 设置的超时时间
            struct timeval {
                                  /* seconds */
               long tv_sec;
                      tv_usec;
                                  /* microseconds */
                long
            - NULL: 永久阻塞,直到检测到了文件描述符有变化
            - tv_sec = 0 tv_usec = 0, 不阻塞
            - tv_sec > 0 tv_usec > 0, 阻塞对应的时间
     - 返回值:
         - -1: 失败
         - >0(n): 检测的集合中有n个文件描述符发生了变化
// 将参数文件描述符fd对应的标志位设置为0
void FD_CLR(int fd, fd_set *set);
// 判断fd对应的标志位是0还是1, 返回值: fd对应的标志位的值,0,返回0, 1,返回1
int FD_ISSET(int fd, fd_set *set);
// 将参数文件描述符fd 对应的标志位,设置为1
void FD_SET(int fd, fd_set *set);
```

```
// fd_set一共有1024 bit, 全部初始化为0
void FD_ZERO(fd_set *set);
```

# 3. poll

```
#include <poll.h>
struct pollfd {

      int
      fd;
      /* 委托内核检测的文件描述符 */

      short
      events;
      /* 委托内核检测文件描述符的什么事件 */

   short revents; /* 文件描述符实际发生的事件 */
};
struct pollfd myfd;
myfd.fd = 5;
myfd.events = POLLIN | POLLOUT;
int poll(struct pollfd *fds, nfds_t nfds, int timeout);
       - fds: 是一个struct pollfd 结构体数组,这是一个需要检测的文件描述符的集合
        - nfds: 这个是第一个参数数组中最后一个有效元素的下标 + 1
        - timeout : 阻塞时长
           0: 不阻塞
           -1: 阻塞, 当检测到需要检测的文件描述符有变化, 解除阻塞
           >0: 阻塞的时长
    - 返回值:
        -1: 失败
        >0(n):成功,n表示检测到集合中有n个文件描述符发生变化
```

事件	常值	作为events的值	作为revents的值	说明
读事件	POLLIN	<b>✓</b>	<b>✓</b>	普通或优先带数据可读
	POLLRDNORM	<b>✓</b>	<b>✓</b>	普通数据可读
	POLLRDBAND	<b>✓</b>	V	优先级带数据可读
	POLLPRI	✓	<b>✓</b>	高优先级数据可读
写事件	POLLOUT	<b>✓</b>	<b>✓</b>	普通或优先带数据可写
	POLLWRNORM	✓	<b>✓</b>	普通数据可写
	POLLWRBAND	<b>✓</b>	V	优先级带数据可写
错误事件	POLLERR		<b>✓</b>	发生错误
	POLLHUP		V	发生挂起
	POLLNVAL		✓	描述不是打开的文件

### 4. epoll

```
typedef union epoll_data {
   void
            *ptr;
   int
             fd;
   uint32_t
             u32;
   uint64_t
             u64;
} epoll_data_t;
struct epoll_event {
   uint32_t events; /* Epoll events */
                       /* User data variable */
   epoll_data_t data;
};
常见的Epoll检测事件:
   - EPOLLIN
   - EPOLLOUT
   - EPOLLERR
// 对epoll实例进行管理:添加文件描述符信息,删除信息,修改信息
int epoll_ctl(int epfd, int op, int fd, struct epoll_event *event);
   - 参数:
          - epfd: epoll实例对应的文件描述符
          - op: 要进行什么操作
             EPOLL_CTL_ADD: 添加
             EPOLL_CTL_MOD: 修改
             EPOLL_CTL_DEL: 删除
          - fd : 要检测的文件描述符
          - event: 检测文件描述符什么事情
// 检测函数
int epoll_wait(int epfd, struct epoll_event *events, int maxevents, int
timeout);
      - epfd: epoll实例对应的文件描述符
      - events: 传出参数,保存了发生了变化的文件描述符的信息
      - maxevents: 第二个参数结构体数组的大小
      - timeout : 阻塞时间
          - 0: 不阻塞
          - -1: 阻塞,直到检测到fd数据发生变化,解除阻塞
          - > 0: 阻塞的时长(毫秒)
   - 返回值:
       - 成功,返回发生变化的文件描述符的个数 > 0
       - 失败 -1
```

#### Epoll 的工作模式:

• LT 模式 (水平触发)

假设委托内核检测读事件 -> 检测fd的读缓冲区

读缓冲区有数据 - > epoll检测到了会给用户通知

- a.用户不读数据,数据一直在缓冲区,epoll 会一直通知
- b.用户只读了一部分数据, epoll会通知
- c.缓冲区的数据读完了, 不通知

LT (level - triggered) 是缺省的工作方式,并且同时支持 block 和 no-block socket。在这种做法中,内核告诉你一个文件描述符是否就绪了,然后你可以对这个就绪的 fd 进行 IO 操作。如果你不作任何操作,内核还是会继续通知你的。

• ET 模式 (边沿触发)

假设委托内核检测读事件 -> 检测fd的读缓冲区

读缓冲区有数据 - > epoll检测到了会给用户通知

- a.用户不读数据,数据一致在缓冲区中,epoll下次检测的时候就不通知了
- b.用户只读了一部分数据, epoll不通知
- c.缓冲区的数据读完了, 不通知

ET (edge - triggered) 是高速工作方式,只支持 no-block socket。在这种模式下,当描述符从未就绪变为就绪时,内核通过epoll告诉你。然后它会假设你知道文件描述符已经就绪,并且不会再为那个文件描述符发送更多的就绪通知,直到你做了某些操作导致那个文件描述符不再为就绪状态了。但是请注意,如果一直不对这个 fd 作 IO 操作(从而导致它再次变成未就绪),内核不会发送更多的通知(only once)。

ET 模式在很大程度上减少了 epoll 事件被重复触发的次数,因此效率要比 LT 模式高。epoll 工作在 ET 模式的时候,必须使用非阻塞套接口,以避免由于一个文件句柄的阻塞读/阻塞写操作把处理多个文件描述符的任务饿死。

```
struct epoll_event {
    uint32_t events; /* Epoll events */
    epoll_data_t data; /* User data variable */
};
常见的Epoll检测事件:
    - EPOLLIN
    - EPOLLOUT
    - EPOLLERR
    - EPOLLET
```