在 epoll\_ctl() 和 epoll\_wait() 这两个系统调用中均需要使用 epoll\_event 这一结构体,该结构体中只有两个成员变量,但 是却是 epoll 中最为核心的两个成员变量 typedef union epoll\_data { struct epoll\_event { void \*ptr; uint32\_t events; int fd; epoll\_data\_t data; uint32\_t u32; uint64\_t u64; } epoll\_data\_t 其中 events 为位掩码,可以将多个 epoll 事件进行按位或(丨)。data 则是系统为用户所预留的一个位置,允许用户自 定义一些数据 · EPOLLIN —— 可读事件,用于读取非高优先级的数据 EPOLLRDHUP — 对端 socket 关闭,EPOLLRDHUP 是判断对端 socket 是否关闭的首要标志位 EPOLLOUT —— 可写事件 events 作用 EPOLLET — 采用边缘触发通知,若未指定该 flags,则默认为水平触发通知 EPOLLERR —— 有错误发生 EPOLLHUP —— 出现挂断,和 EPOLLERR 看作是有错误发生即可 从 epoll\_data\_t 是一个联合结构就可以看出,系统其实也没有给出太多的选择,要么是一个指针,要么就是一个文件描述 符。不过,在绝大多数情况下,我们会给该成员变量一个指针,也就是 ptr。 int epoll\_ctl(int epfd, int op, int fd, struct epoll\_event \*event); int epoll\_wait(int epfd, struct epoll\_event \*evlist, int maxevents, int timeout); epoll\_data\_t data · 通过观察这两个系统调用我们可以看到,不管是添加事件,还是获取已就绪的事件,我们都只能通过 epoll\_event 完成。 也就是说,当我们拿到了 evlist 之后,epoll\_event.data 字段是唯一可获知同这个事件相关的文件描述符号的途径 因此,当我们调用 epoll\_ctl() 的时候,要么使用 event.data.fd ,传入一个文件描述符;要么使用 event.data.ptr,传 入一个包含该文件描述符的结构体 epoll\_event 通常而言,在一般的 WebServer 开发过程中,我们不仅仅要保存一个 socket fd,还需要保存于该 socket fd 相关的信 息,包括 TCP 连接的地址信息,写入数据信息,读取数据信息,等等。因此,我们会将与该 socket fd 以及附加的信息保 存在内存中,通过指针进行获取,那么 event.data.ptr 即可传入该指针。Nginx 就是这么干的 边缘触发的意思就是当可读/可写事件发生时,内核只会通知一次,后续不再通知 假设我们在读取接收缓冲区数据时,每次就取 2 字节的数据,并且我们假设接收到的任何一 个 TCP 包的数据均为 20 字节 我们以 recv() 为例来 当有新的 TCP 包进入接收缓冲区时,内核就会将 epitem 移入双向链表中,并解除 epoll\_ 边缘触发 描述边缘触发模式 wait()的阻塞(如果被阻塞的话),我们一般把这个过程称之为通知 (ET, Edge Trigger) 当我们使用 recv() 仅接收 2 字节之后,位于双向链表中的 epitem 将会被移除,直到下-个 TCP 包到达。如果说没有下一个包了,那么我们将永远都不可能获取剩下的 18 字节数据 所以,在边缘触发模式下,我们在处理可读事件时,必须要尽可能多的读取缓冲区中的数据,直到没有其它数据为 边缘触发与水平触发 止。同时,也正因为内核仅通知一次的特性,使得边缘触发模式的执行效率非常之高 水平触发的意思就是只要有可读/可写事件发生,并且应用程序没有处理时,那么就会一直在双向链表中 还是上面儿的例子,在水平触发模型下,recv() 读了 2 字节之后,还剩 18 个字节,此时该 TCP 连接依然是可读的。所以 水平触发 下一次的 epoll\_wait() 也会返回该 event, 应用程序可以继续读取剩下的字节 (LT, Level Trigger) 正因为内核会多次的把同一个事件"重复"地通知,所以水平触发模式又称为慢速模式,效率要比边缘触发模式低。但 是胜在稳妥, OS 会为我们兜底