实例浅析epoll的水平触发和边缘触发,以及边缘触发为什么要使用非阻塞IO

一.基本概念

我们通俗一点讲:

Level_triggered(水平触发): 当被监控的文件描述符上有可读写事件发生时, epoll_wait()会通知处理程序去读写。如果这次没有把数据一次性全部读写完 (如读写缓冲区太小),那么下次调用 epoll_wait()时,它还会通知你在上没读写完的文件描述符上继续读写,当然如果你一直不去读写,它会一直通知你!!如果系统中有大量你不需要读写的就绪文件描述符,而它们每次都会返回,这样会大大降低处理程序检索自己关心的就绪文件描述符的效率!!!

Edge_triggered(边缘触发): 当被监控的文件描述符上有可读写事件发生时, epoll_wait()会通知处理程序去读写。如果这次没有把数据全部读写完(如读写缓冲区太小),那么下次调用epoll_wait()时,它不会通知你,也就是它只会通知你一次,直到该文件描述符上出现第二次可读写事件才会通知你!!! 这种模式比水平触发效率高,系统不会充斥大量你不关心的就绪文件描述符!!!

阻塞IO: 当你去读一个阻塞的文件描述符时,如果在该文件描述符上没有数据可读,那么它会一直阻塞(通俗一点就是一直卡在调用函数那里),直到有数据可读。当你去写一个阻塞的文件描述符时,如果在该文件描述符上没有空间(通常是缓冲区)可写,那么它会一直阻塞,直到有空间可写。以上的读和写我们统一指在某个文件描述符进行的操作,不单单指真正的读数据,写数据,还包括接收连接accept(),发起连接connect()等操作...

非阻塞IO: 当你去读写一个非阻塞的文件描述符时,不管可不可以读写,它都会立即返回,返回成功说明读写操作完成了,返回失败会设置相应errno 状态码,根据这个errno可以进一步执行其他处理。它不会像阻塞IO那样,卡在那里不动!!!

二.几种IO模型的触发方式

select(),poll()模型都是水平触发模式,信号驱动IO是边缘触发模式,epoll()模型即支持水平触发,也支持边缘触发,默认是水平触发。

这里我们要探讨epoll()的水平触发和边缘触发,以及阻塞IO和非阻塞IO对它们的影响!!!下面称水平触发为LT,边缘触发为ET。

对于监听的socket文件描述符我们用sockfd代替,对于accept()返回的文件描述符(即要读写的文件描述符)用connfd代替。

我们来验证以下几个内容:

- 1.水平触发的非阻塞sockfd
- 2.边缘触发的非阻塞sockfd
- 3.水平触发的阻塞connfd
- 4.水平触发的非阻塞connfd
- 5.边缘触发的阻塞connfd
- 6.边缘触发的非阳塞connfd

以上没有验证阻塞的sockfd,因为epoll_wait()返回必定是已就绪的连接,设不设置阻塞accept()都会立即返回。例外: UNP里面有个例子,在BSD上,使用select()模型。设置阻塞的监听sockfd时,当客户端发起连接请求,由于服务器繁忙没有来得及accept(),此时客户端自己又断开,当服务器到达accept()时,会出现阻塞。本机测试epoll()模型没有出现这种情况,我们就暂且忽略这种情况!!!

三.验证代码

文件名: epoll_lt_et.c

^{1 /*}

^{2 *}url:http://www.cnblogs.com/yuuyuu/p/5103744.html

^{3 *}

```
*/
4
 5
6 #include <stdio.h>
7 #include <stdlib.h>
8 #include <string.h>
9 #include <errno.h>
10 #include <unistd.h>
11 #include <fcntl.h>
12 #include <arpa/inet.h>
13 #include <netinet/in.h>
14 #include <sys/socket.h>
15 #include <sys/epoll.h>
16
17 /* 最大缓存区大小 */
18 #define MAX BUFFER SIZE 5
19 /* epoll最大监听数 */
20 #define MAX EPOLL EVENTS 20
21 /* LT模式 */
22 #define EPOLL LT 0
23 /* ET模式 */
24 #define EPOLL ET 1
25 /* 文件描述符设置阻塞 */
26 #define FD BLOCK 0
27 /* 文件描述符设置非阻塞 */
28 #define FD NONBLOCK 1
29
30 /* 设置文件为非阻塞 */
31 int set nonblock(int fd)
32 {
      int old flags = fcntl(fd, F GETFL);
33
      fcntl(fd, F_SETFL, old_flags | O_NONBLOCK);
34
      return old flags;
35
36 }
37
38 /* 注册文件描述符到epoll,并设置其事件为EPOLLIN(可读事件) */
39 void addfd to epoll(int epoll fd, int fd, int epoll type, int block typ
40 {
41
      struct epoll event ep event;
      ep event.data.fd = fd;
42
      ep_event.events = EPOLLIN;
43
44
      /* 如果是ET模式,设置EPOLLET */
45
      if (epoll_type == EPOLL_ET)
46
47
          ep event.events |= EPOLLET;
48
      /* 设置是否阻塞 */
49
       if (block type == FD NONBLOCK)
50
          set nonblock(fd);
51
```

```
52
       epoll ctl(epoll fd, EPOLL CTL ADD, fd, &ep event);
53
54 }
55
56 /* LT处理流程 */
57 void epoll lt(int sockfd)
58 {
59
       char buffer[MAX BUFFER SIZE];
60
       int ret;
61
62
      memset(buffer, 0, MAX BUFFER SIZE);
       printf("开始recv()...\n");
63
       ret = recv(sockfd, buffer, MAX_BUFFER_SIZE, 0);
64
      printf("ret = %d\n", ret);
65
       if (ret > 0)
66
           printf("收到消息:%s, 共%d个字节\n", buffer, ret);
67
68
       else
69
       {
70
           if (ret == 0)
               printf("客户端主动关闭!!!\n");
71
72
           close(sockfd);
73
       }
74
75
      printf("LT处理结束!!!\n");
76 }
77
78 /* 带循环的ET处理流程 */
79 void epoll et loop(int sockfd)
80 {
81
       char buffer[MAX BUFFER SIZE];
82
       int ret;
83
       printf("带循环的ET读取数据开始...\n");
84
       while (1)
85
86
       {
           memset(buffer, 0, MAX BUFFER SIZE);
87
           ret = recv(sockfd, buffer, MAX BUFFER SIZE, 0);
88
           if (ret == -1)
89
90
           {
               if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)
91
               {
92
                   printf("循环读完所有数据!!!\n");
93
                   break;
94
95
               }
               close(sockfd);
96
97
               break;
98
           else if (ret == 0)
99
```

```
100
           {
               printf("客户端主动关闭请求!!!\n");
101
102
               close(sockfd);
               break;
103
104
           }
           else
105
               printf("收到消息:%s, 共%d个字节\n", buffer, ret);
106
107
       }
       printf("带循环的ET处理结束!!!\n");
108
109 }
110
111
112 /* 不带循环的ET处理流程, 比epoll et loop少了一个while循环 */
113 void epoll_et_nonloop(int sockfd)
114 {
       char buffer[MAX BUFFER SIZE];
115
116
       int ret;
117
       printf("不带循环的ET模式开始读取数据...\n");
118
       memset(buffer, 0, MAX BUFFER SIZE);
119
       ret = recv(sockfd, buffer, MAX BUFFER SIZE, 0);
120
       if (ret > 0)
121
122
       {
           printf("收到消息:%s, 共%d个字节\n", buffer, ret);
123
124
       }
       else
125
126
       {
           if (ret == 0)
127
128
               printf("客户端主动关闭连接!!!\n");
           close(sockfd);
129
       }
130
131
       printf("不带循环的ET模式处理结束!!!\n");
132
133 }
134
135 /* 处理epoll的返回结果 */
136 void epoll process(int epollfd, struct epoll event *events, int number,
137 {
138
       struct sockaddr in client addr;
       socklen_t client_addrlen;
139
       int newfd, connfd;
140
       int i;
141
142
143
       for (i = 0; i < number; i++)
144
       {
           newfd = events[i].data.fd;
145
146
           if (newfd == sockfd)
147
           {
```

```
148
              printf("accept()开始...\n");
149
150
              /* 休眠3秒,模拟一个繁忙的服务器,不能立即处理accept连接 */
151
              printf("开始休眠3秒...\n");
152
153
              sleep(3);
              printf("休眠3秒结束!!!\n");
154
155
156
              client addrlen = sizeof(client addr);
157
              connfd = accept(sockfd, (struct sockaddr *)&client addr, &c
              printf("connfd = %d\n", connfd);
158
159
              /* 注册已链接的socket到epoll,并设置是LT还是ET,是阻塞还是非阻塞 *
160
              addfd to epoll(epollfd, connfd, epoll type, block type);
161
              printf("accept()结束!!!\n");
162
163
          }
          else if (events[i].events & EPOLLIN)
164
165
              /* 可读事件处理流程 */
166
167
168
              if (epoll_type == EPOLL_LT)
169
              {
                 printf("=============>水平触发开始...\n");
170
171
                 epoll lt(newfd);
172
              }
173
              else if (epoll type == EPOLL ET)
174
              {
                 printf("=============>边缘触发开始...\n");
175
176
                  /* 带循环的ET模式 */
177
178
                  epoll_et_loop(newfd);
179
                  /* 不带循环的ET模式 */
180
                  //epoll et nonloop(newfd);
181
182
              }
183
          }
          else
184
              printf("其他事件发生...\n");
185
186
       }
187 }
188
189 /* 出错处理 */
190 void err_exit(char *msg)
191 {
192
       perror(msg);
      exit(1);
193
194 }
195
```

```
196 /* 创建socket */
197 int create socket(const char *ip, const int port number)
198 {
199
        struct sockaddr in server addr;
200
        int sockfd, reuse = 1;
201
        memset(&server addr, 0, sizeof(server addr));
202
        server addr.sin family = AF INET;
203
204
        server addr.sin port = htons(port number);
205
206
        if (inet pton(PF INET, ip, &server addr.sin addr) == -1)
207
            err exit("inet pton() error");
208
        if ((sockfd = socket(PF INET, SOCK STREAM, 0)) == -1)
209
210
            err exit("socket() error");
211
        /* 设置复用socket地址 */
212
        if (setsockopt(sockfd, SOL SOCKET, SO REUSEADDR, &reuse, sizeof(reu
213
214
            err exit("setsockopt() error");
215
        if (bind(sockfd, (struct sockaddr *)&server_addr, sizeof(server_add
216
217
            err_exit("bind() error");
218
219
        if (listen(sockfd, 5) == -1)
            err exit("listen() error");
220
221
222
        return sockfd;
223 }
224
225 /* main函数 */
226 int main(int argc, const char *argv[])
227 {
        if (argc < 3)
228
229
        {
            fprintf(stderr, "usage:%s ip address port number\n", argv[0]);
230
            exit(1);
231
232
        }
233
234
        int sockfd, epollfd, number;
235
236
        sockfd = create socket(argv[1], atoi(argv[2]));
        struct epoll event events[MAX EPOLL EVENTS];
237
238
239
        /* linux内核2.6.27版的新函数,和epoll create(int size)一样的功能,并去掉<sup>1</sup>
        if ((epollfd = epoll create1(0)) == -1)
240
241
            err exit("epoll create1() error");
242
        /* 以下设置是针对监听的sockfd, 当epoll wait返回时, 必定有事件发生,
243
```

```
* 所以这里我们忽略罕见的情况外设置阻塞IO没意义, 我们设置为非阻塞IO */
244
245
246
       /* sockfd: 非阻塞的LT模式 */
247
       addfd to epoll(epollfd, sockfd, EPOLL LT, FD NONBLOCK);
248
       /* sockfd: 非阻塞的ET模式 */
249
       //addfd to epoll(epollfd, sockfd, EPOLL ET, FD NONBLOCK);
250
251
252
253
       while (1)
254
       {
255
           number = epoll wait(epollfd, events, MAX EPOLL EVENTS, -1);
256
           if (number == -1)
               err exit("epoll wait() error");
257
258
           else
259
           {
               /* 以下的LT, ET, 以及是否阻塞都是是针对accept()函数返回的文件描述符
260
261
               /* connfd:阻塞的LT模式 */
262
               epoll process(epollfd, events, number, sockfd, EPOLL LT, FD
263
264
               /* connfd: 非阳塞的LT模式 */
265
266
               //epoll process(epollfd, events, number, sockfd, EPOLL LT,
267
               /* connfd:阻塞的ET模式 */
268
269
               //epoll process(epollfd, events, number, sockfd, EPOLL ET,
270
               /* connfd:非阳塞的ET模式 */
271
272
               //epoll process(epollfd, events, number, sockfd, EPOLL ET,
273
           }
274
       }
275
276
       close(sockfd);
277
       return 0;
278 }
```

四.验证

1.验证水平触发的非阻塞sockfd,关键代码在247行。编译运行

```
yuu@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ gcc -W -Wall epoll_lt_et.c -o epoll_lt_et
yuu@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ ./epoll_lt_et 127.0.0.1 7788
```

代码里面休眠了3秒,模拟繁忙服务器不能很快处理accept()请求。这里,我们开另一个终端快速用5个连接连到服务器:

```
uu@yuukali:~/c code/linux program/2016 01/04$ nc 127.0.0.1 7788 &
[1] 13118
uu@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ nc 127.0.0.1 7788 &
[2] 13119
[1]+ Stopped
                           nc 127.0.0.1 7788
[3] 13120
[2]+ Stopped
                           nc 127.0.0.1 7788
uu@yuukali:~/c code/linux program/2016 01/04$ nc 127.0.0.1 7788 &
[4] 13121
[3]+ Stopped
                           nc 127.0.0.1 7788
uu@yuukali:~/c code/linux program/2016 01/04$ nc 127.0.0.1 7788 &
[5] 13122
                           nc 127.0.0.1 7788
[4]+ Stopped
uu@yuukali:~/c_code/linux program/2016 01/04$ jobs
[1]
     Stopped
                           nc 127.0.0.1 7788
                           nc 127.0.0.1 7788
[2]
     Stopped
[3]
                           nc 127.0.0.1 7788
     Stopped
    Stopped
                           nc 127.0.0.1 7788
[4]-
[5]+ Stopped
                           nc 127.0.0.1 7788
   yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$
```

我们再看看服务器的反映,可以看到5个终端连接都处理完成了,返回的新connfd依次为5,6,7,8,9:

```
@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ gcc -W -Wall epoll_lt_et.c -o epoll_lt_et
@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ ./epoll_lt_et 127.0.0.1 7788
                     =====新 一 轮 accept()==
accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 5
accept()结束!!!
                 accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 6
accept()结束!!!
                  accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 7
accept()结束!!!
                  accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 8
accept()结束!!!
                 =========新 一 轮 accept()=====
accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 9
accept()结束!!!
```

上面测试完毕后,我们批量kill掉那5个客户端,方便后面的测试:

```
1 $:for i in {1..5};do kill %$i;done
```

2.边缘触发的非阻塞sockfd,我们注释掉247行的代码,放开250行的代码。编译运行后,用同样的方法,快速创建5个客户端连接,或者测试5个后再测试10个。再看服务器的反映,5个客户端只处理了2个。说明高并发时,会出现客户端连接不上的问题:

3.水平触发的阻塞connfd,我们先把sockfd改回到水平触发,注释250行的代码,放开247行。重点代码在263行。

编译运行后,用一个客户端连接,并发送1-9这几个数:

```
yuu@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ nc 127.0.0.1 7788
123456789
```

再看服务器的反映,可以看到水平触发触发了2次。因为我们代码里面设置的缓冲区是5字节,处理代码一次接收不完,水平触发一直触发,直到数据全部读取完毕:

```
=========新 — 轮 accept()=====
accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 5
accept()结束!!!
            =======>水 平 触 发 开 始 . . .
开始 recv()...
ret = 5
收到消息:12345,共5个字节
_T处理结束!!!
         =========>水 平 触 发 开 始 . . .
开始 recv()...
ret = 5
收到消息:6789
共5个字节
_T处理结束!!!
```

4.水平触发的非阻塞connfd。注释263行的代码,放开266行的代码。同上面那样测试,我们可以看到服务器反馈的消息跟上面测试一样。这里我就不再截图。

5.边缘触发的阻塞connfd, 注释其他测试代码, 放开269行的代码。先测试不带循环的ET模式(即不循环读取数据, 跟水平触发读取一样), 注释178行的代码, 放开181行的代码。

编译运行后,开启一个客户端连接,并发送1-9这几个数字,再看看服务器的反映,可以看到边缘触发只触发了一次,只读取了5个字节:

我们继续在刚才的客户端发送一个字符a,告诉epoll_wait(),有新的可读事件发生:

```
yuu@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ nc 127.0.0.1 7788
123456789
a
```

再看看服务器,服务器又触发了一次新的边缘触发,并继续读取上次没读完的6789加一个回车符:

```
@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ gcc -W -Wall epoll_lt_et.c -o epoll_lt et
  @yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ ./epoll_lt_et 127.0.0.1 7788
                          =====新 — 轮 accept()==
accept()开始...
开始休眠3秒....
休眠3秒结束!!!
connfd = 5
accept()结束!!!
                        ==>边 缘 触 发 开 始 . . .
不 带 循 环 的 ET模 式 开 始 读 取 数 据 . . .
收到消息:12345,共5个字节
不带循环的ET模式处理结束!!!
                        ==>边 缘 触 发 开 始 . . .
不 带 循 环 的 ET模 式 开 始 读 取 数 据 . . .
收到消息:6789
共5个字节
不带循环的ET模式处理结束!!!
```

这个时候,如果继续在刚刚的客户端再发送一个a,客户端这个时候就会读取上次没读完的a加上次的回车符,2个字节,还剩3个字节的缓冲区就可以读取本次的a加本次的回车符共4个字节:

```
uukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ gcc -W -Wall epoll_lt_et.c -o epoll_lt_et
ruu@yuukali:~/c_code/linux_program/2016_01/04$ ./epoll_lt_et 127.0.0.1 7788
               ==========新 一 轮 accept()===
accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 5
accept()结束!!!
               :========>边 缘 触 发 开 始 . . .
不 带 循 环 的 ET模 式 开 始 读 取 数 据 . . .
收到消息:12345,共5个字节
不带循环的ET模式处理结束!!!
                     ====>边 缘 触 发 开 始 . . .
不 带 循 环 的 ET模 式 开 始 读 取 数 据 . . .
收到消息:6789
,共5个字节
不带循环的ET模式处理结束!!!
                   ======>边 缘 触 发 开 始 . . .
不 带 循 环 的 ET模 式 开 始 读 取 数 据 . . .
收到消息:a
 共4个字节
不 带 循 环 的 ET模 式 处 理 结 束 ! !!
```

我们可以看到,阻塞的边缘触发,如果不一次性读取一个事件上的数据,会干扰下一个事件!!!

接下来,我们就一次性读取数据,即带循环的ET模式。注意:我们这里测试的还是边缘触发的阻塞connfd,只是换个读取数据的方式。

注释181行代码,放开178的代码。编译运行,依然用一个客户端连接,发送 1-9。看看服务器,可以看到数据全部读取完毕:

细心的朋友肯定发现了问题,程序没有输出"带循环的ET处理结束",是因为程序一直卡在了88行的recv()函数上,因为是阻塞IO,如果没数据可读,它会一直等在那里,直到有数据可读。如果这个时候,用另一个客户端去连接,服务器不能受理这个新的客户端!!!

6.边缘触发的非阻塞connfd,不带循环的ET测试同上面一样,数据不会读取完。这里我们就只需要测试带循环的ET处理,即正规的边缘触发用法。注释其他测试代码,放开272行代码。编译运行,用一个客户端连接,并发送1-9。再观测服务器的反映,可以看到数据全部读取完毕,处理函数也退出了,因为非阻塞IO如果没有数据可读时,会立即返回,并设置error,这里我们根据EAGAIN和EWOULDBLOCK来判断数据全部读取完毕了,可以退出循环了:

这个时候,我们用另一个客户端去连接,服务器依然可以正常接收请求:

```
@yuukali:~/c code/linux program/2016 01/04$ gcc -W -Wall epoll lt et.c -o epoll lt et
uu@yuukali:~/c code/linux program/2016 01/04$ ./epoll lt et 127.0.0.1 7788
                     =======新 一 轮 accept()=====
accept()开始...
开始休眠3秒....
休眠3秒结束!!!
connfd = 5
accept()结束!!!
                  ======>边 缘 触 发 开 始 . . .
带 循 环 的 ET读 取 数 据 开 始 . . .
收到消息:12345,共5个字节
收到消息:6789
,共5个字节
循环读完所有数据!!!
带循环的ET处理结束!!!
                   ========新 一 轮 accept()=========
accept()开始...
开始休眠3秒...
休眠3秒结束!!!
connfd = 6
accept()结束!!!
```

五.总结

- 1.对于监听的sockfd,最好使用水平触发模式,边缘触发模式会导致高并发情况下,有的客户端会连接不上。如果非要使用边缘触发,网上有的方案是用while来循环accept()。
- 2.对于读写的connfd,水平触发模式下,阻塞和非阻塞效果都一样,不过为了防止特殊情况,还是建议设置非阻塞。
- 3.对于读写的connfd,边缘触发模式下,必须使用非阻塞IO,并要一次性全

部读写完数据。