

3.1 tcp 粘包原因分析_物联网 / 嵌入式工程师 - 慕课网

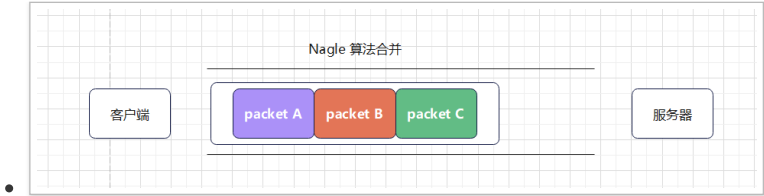
“ 慕课网慕课教程 3.1 tcp 粘包原因分析涵盖海量编程基础技术教程，以图文图表的形式，把晦涩难懂的编程专业用语，以通俗易懂的方式呈现给用户。

- **tcp 粘包：使用 tcp 协议进行数据传输时,** 发送方发送的若干个数据包到接收方接收时粘成一包，从接收缓冲区看，后一包数据的头紧接着前一包数据的尾。

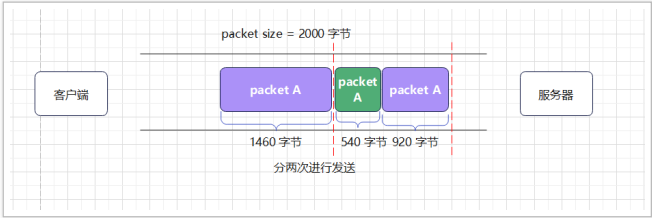


- 从上面可以看出粘包主要分为两种情况:
- 多个完整的数据包粘在一起
- 一个数据包中包含另一个数据包的一部分
- tcp 粘包问题会影响到有数据结构的数据包，会导致数据包解析出现问题
 - 在前面的发布与订阅框架中，就使用自定义结构的数据包
 - ```
#define TOPIC_SZ 64
#define CONTENT_SZ 64

typedef struct packet{
 char topic[TOPIC_SZ];
 pid_t pid;
 enum work_mode mode;
 char content[CONTENT_SZ];
}packet_t;
```
- TCP 协议是面向连接的、可靠的、基于字节流的传输层 [通信协议](#)
- 产生 tcp 粘包原因并非 tcp 协议本身引起的, 主要原因是 TCP 协议在底层是字节流，并不关注, 应用层的消息边界, 可以是由发送方引起，也可以由接收方引起
  - 发送方:
    - 发送了多个比较小的数据包，一般是小于 tcp 内核缓冲区, 默认情况下,tcp 采用了 Nagle 算法, 会合并连续的小的数据包一次性发送



- 发送方一次性发送的数据大于 MTU，则会发生拆包，将字节流进行切片分成多个包进行发送
  - MTU 表示最大传输单元，默认设置的大小为 1500 字节，在去掉 tcp header(tcp 协议头) 与 ip header(ip 协议头) 后为 1460 字节



- 接收方:
  - 当发送方的速度大于接收方的速度时，在缓冲区中缓存了多个数据包，一次性读取，则会发生读取的多个数据包

- 在 tcp 粘包测试时，主要测试当发送方的速度大于接收方速度的时候
- 客户端代码如下：

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <unistd.h>

#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
 int sfd, ret;
 ssize_t sbytes = 0, rbytes = 0;
 char sbuffer[1024] = {0};
 char rbuffer[1024] = {0};

 struct sockaddr_in svr_addr;
 if (argc != 3){
 fprintf(stderr, "Usage : %s < ip > < port >.\n", argv[0]);
 return -1;
 }

 sfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
 if (sfd == -1){
 perror("[ERROR] socket(): ");
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 printf("sfd = %d\n", sfd);
 bzero(&svr_addr, sizeof(svr_addr));
 svr_addr.sin_family = AF_INET;
 svr_addr.sin_port = htons(atoi(argv[2]));
 svr_addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(argv[1]);

 ret = connect(sfd, (const struct sockaddr *)&svr_addr, sizeof(struct sockaddr));
 if (ret == -1){
 perror("[ERROR] connect(): ");
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 for(;;){
 strcpy(sbuffer, "hello,abcde");

 sbytes = send (sfd, sbuffer, strlen(sbuffer), 0);

 if (sbytes == -1){
 perror("[ERROR] send(): ");
 }
 }
}
```

```

 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 usleep(100);
}

close(sfd);
return 0;
}

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>

#define LISTEN_SZ 10

int main(int argc, char *argv[])
{
 if (argc != 3){
 fprintf(stderr, "usage : %s < ip > < port >.\n", argv[0]);
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 int sfd, ret, cfd;
 struct sockaddr_in svr_addr, cli_addr;

 ssize_t sbytes, rbytes;
 char buffer[1024] = {0};

 sfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
 if (sfd == -1){
 perror("[ERROR] socket(): ");
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 bzero(&svr_addr, sizeof(struct sockaddr_in));
 svr_addr.sin_family = AF_INET;
 svr_addr.sin_port = htons(atoi(argv[2]));
 svr_addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(argv[1]);

 ret = bind(sfd, (const struct sockaddr *)&svr_addr, sizeof(struct sockaddr_in));
 if (ret == -1){
 perror("[ERROR] bind(): ");
 close(sfd);
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 ret = listen(sfd, LISTEN_SZ);
 if (ret == -1){
 perror("[ERROR] listen(): ");
 close(sfd);
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 socklen_t len = sizeof(struct sockaddr_in);
 bzero(&cli_addr, sizeof(struct sockaddr));
 cfd = accept(sfd, (struct sockaddr *)&cli_addr, &len);
 if (cfd == -1){
 perror("[ERROR] accept(): ");
 exit(EXIT_FAILURE);
 }

 printf("ip : %s, port : %d\n", inet_ntoa(cli_addr.sin_addr), ntohs(cli_addr.sin_port));

 for(;;) {

 memset(buffer, sizeof(buffer), 0);
 rbytes = recv(cfd, buffer, sizeof(buffer), 0);
 if (rbytes == -1){
 perror("[ERROR] recv(): ");

 exit(EXIT_FAILURE);
 } else if (rbytes == 0){
 printf("The client is offline.\n");

 exit(EXIT_FAILURE);
 }
 }
}

```

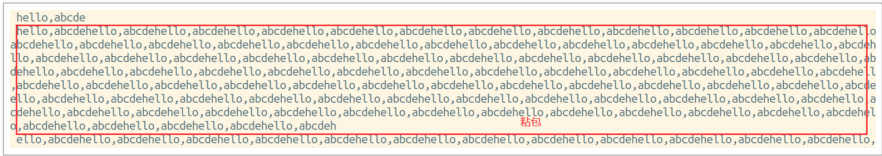
```
}else if (rbytes > 0){

 printf(" %s\n",buffer);

}

sleep(1);
}

close(cfd);
close(sfd);
return 0;
}
```



- 1. 理解 tcp 粘包的原因
- 2. 编写代码验证 tcp 粘包

全文完

本文由 简悦 SimpRead 优化，用以提升阅读体验

使用了 全新的简悦词法分析引擎 beta，点击查看详细说明

