

| | | |
|----|---------------------------------|----|
| 一、 | FFMPEG 中 MPEG2 TS 流解码的流程分析..... | 1 |
| 二、 | mpegts.c 文件分析 | 11 |

一、 FFMPEG 中 MPEG2 TS 流解码的流程分析

说道具体的音频或者视频格式，一上来就是理论，那是国内混资历的所谓教授的做为，对于我们，不合适，还是用自己的方式理解这些晦涩不已的理论吧。

其实 MPEG2 是一族协议，至少已经成为 ISO 标准的就有以下几部分：

- ISO/IEC-13818-1: 系统部分;
- ISO/IEC-13818-2: 视频编码格式;
- ISO/IEC-13818-3: 音频编码格式;
- ISO/IEC-13818-4: 一致性测试;
- ISO/IEC-13818-5: 软件部分;
- ISO/IEC-13818-6: 数字存储媒体命令与控制;
- ISO/IEC-13818-7: 高级音频编码;
- ISO/IEC-13818-8: 系统解码实时接口;

我不是很想说实际的音视频编码格式，毕竟协议已经很清楚了，我主要想说说这些部分怎么组合起来在实际应用中工作的。

第一部分(系统部分)很重要，是构成以 MPEG2 为基础的应用的基础。很绕口，是吧，我简单解释一下:比如 DVD 实际上是以系统部分定义的 PS 流为基础，加上版权管理等其他技术构成的。而我们的故事主角，则是另外一种流格式，TS 流，它在现阶段最大的应用是在数字电视节目 的传输与存储上，因此，你可以理解 TS 实际上是一种传输协议，与实际传输的负载关系不大，只是在 TS 中传输了音频，视频或者其他数据。先说一下为什么会有这两种格式的出现，PS 适用于没有损耗的环境下存储，而 TS 则适用于可能出现损耗或者错误的各种物理网络环境，比如你在公交上看到的电视，很有可能就是基于 TS 的 DVB-T 的应用:)

我们再来看 MPEG2 协议中的一些概念，为理解代码做好功课:

I ES(Elementary Stream):

wiki 上说“An elementary stream (ES) is defined by MPEG communication protocol is usually the output of an audio or video encoder”

恩，很简单吧，就是编码器编出的一组数据，可能是音频的，视频的，或者其他数据。说到着，其实可以对编码器的流程思考一下，无非是执行：采样，量化，编码这 3 个步骤中的编码而已(有些设备可能会包含前面的采样和量化)。关于视频编码的基本理论，还是请参考其它的资料。

I PES(Packetized Elementary Stream):

wiki 上说“allows an Elementary stream to be divided into packets”

其实可以理解成，把一个源源不断的数据(音频，视频或者其他)流，打断成一段一段，以便处理。

I TS(Transport Stream):

I PS(Program Stream):

这两个上面已经有所提及，后面会详细分析 TS,我对 PS 格式兴趣不大。

步入正题

才进入正题，恩，看来闲话太多了:(,直接看 Code.

前面说过，TS 是一种传输协议，因此，对应到 FFmpeg,可以认为他是一种封装格式。

因此，对应的代码应该先去 libavformat 里面找，很容易找到，就是 mpegts.c)。还是逐步看过来：

```
[libavformat/utls.c]
int av_open_input_file(AVFormatContext **ic_ptr, const char *filename,
    AVInputFormat *fmt,
    int buf_size,
    AVFormatParameters *ap)
{
    int err, probe_size;
    AVProbeData probe_data, *pd = &probe_data;
    ByteIOContext *pb = NULL;
    pd->filename = "";
    if (filename)
        pd->filename = filename;
    pd->buf = NULL;
    pd->buf_size = 0;
    #####
    【1】这段代码其实是为了针对不需要 Open 文件的容器 Format 的探测，其实就是使用
    AVFMT_NOFILE 标记的容器格式单独处理，现在只有使用了该标记的 Demuxer 很少，
    只有 image2_demuxer, rtsp_demuxer，因此我们分析 TS 时候可以不考虑这部分
    #####
    if (!fmt) {
        /* guess format if no file can be opened */
        fmt = av_probe_input_format(pd, 0);
    }
    /* Do not open file if the format does not need it. XXX: specific
    hack needed to handle RTSP/TCP */
    if (!fmt || !(fmt->flags & AVFMT_NOFILE)) {
        /* if no file needed do not try to open one */
        #####
        【2】这个函数似乎很好理解，无非是带缓冲的 IO 的封装，不过我们既然到此了
        ，不妨跟踪下去，看看别人对带缓冲的 IO 操作封装的实现:)
        #####
        if ((err=url_fopen(&pb, filename, URL_RDONLY)) < 0) {
            goto fail;
        }
        if (buf_size > 0) {
            url_setbufsize(pb, buf_size);
        }
        for(probe_size= PROBE_BUF_MIN; probe_size<=PROBE_BUF_MAX && !fmt; probe_size<=1){
            int score= probe_size < PROBE_BUF_MAX ? AVPROBE_SCORE_MAX/4 : 0;
            /* read probe data */
            pd->buf= av_realloc(pd->buf, probe_size + AVPROBE_PADDING_SIZE);
            #####
            【3】真正将文件读入到 pd 的 buffer 的地方，实际上最终调用 FILE protocol
            的 file_read(),将内容读入到 pd 的 buf，具体代码如果有兴趣可以自己跟踪
            #####
            pd->buf_size = get_buffer(pb, pd->buf, probe_size);
            memset(pd->buf+pd->buf_size, 0, AVPROBE_PADDING_SIZE);
            if (url_fseek(pb, 0, SEEK_SET) < 0) {
                url_fclose(pb);
                if (url_fopen(&pb, filename, URL_RDONLY) < 0) {
                    pb = NULL;
                    err = AERROR(EIO);
                    goto fail;
                }
            }
            #####
            【4】此时的 pd 已经有了需要分析的原始文件，只需要查找相应容器 format
            的 Tag 比较，以判断读入的究竟为什么容器格式，这里
            #####
            /* guess file format */
            fmt = av_probe_input_format2(pd, 1, &score);
        }
        av_freep(&pd->buf);
    }
    /* if still no format found, error */
    if (!fmt) {
```

```
err = AERROR_NOFMT;
goto fail;
}
/* check filename in case an image number is expected */
if (fmt->flags & AVFMT_NEEDNUMBER) {
    if (!av_filename_number_test(filename)) {
        err = AERROR_NUMEXPECTED;
        goto fail;
    }
}
err = av_open_input_stream(&ic_ptr, pb, filename, fmt, ap);
if (err)
    goto fail;
return 0;
fail:
av_freep(&pd->buf);
if (pb)
    url_fclose(pb);
*ic_ptr = NULL;
return err;
}
```

【2】带缓冲 IO 的封装的实现

```
[liavformat/aviobuf.c]
int url_fopen(ByteIOContext **s, const char *filename, int flags)
{
    URLContext *h;
    int err;
    err = url_open(&h, filename, flags);
    if (err < 0)
        return err;
    err = url_fdopen(s, h);
    if (err < 0) {
        url_close(h);
        return err;
    }
    return 0;
}
```

可以看到，下面的这个函数，先查找是否是 FFmpeg 支持的 protocol 的格式，如果文件名不符合，则默认是 FILE protocol 格式，很显然，这里 protocol 判断是以 URL 的方式判读的，因此基本上所有的 IO 接口函数都是 url_xxx 的形式。

在这也可以看到，FFmpeg 支持的 protocol 有：

```
/* protocols */
REGISTER_PROTOCOL(FILE, file);
REGISTER_PROTOCOL(HTTP, http);
REGISTER_PROTOCOL(PIPE, pipe);
REGISTER_PROTOCOL(RTP, rtp);
REGISTER_PROTOCOL(TCP, tcp);
REGISTER_PROTOCOL(UDP, udp);
```

而大部分情况下，如果你不指明类似 <file:///xxx>、<http://xxx> 格式，它都以 FILE protocol 来处理。

```
[liavformat/avio.c]
int url_open(URLContext **puc, const char *filename, int flags)
{
    URLProtocol *up;
    const char *p;
    char proto_str[128], *q;
    p = filename;
    q = proto_str;
    while (*p != '\0' && *p != ':') {
        /* protocols can only contain alphabetic chars */
    }
}
```

```
    if (!isalpha(*p))
        goto file_proto;
    if ((q - proto_str) < sizeof(proto_str) - 1)
        *q++ = *p;
    p++;
}
/* if the protocol has length 1, we consider it is a dos drive */
if (*p == '\0' || (q - proto_str) <= 1) {
    file_proto:
        strcpy(proto_str, "file");
} else {
    *q = '\0';
}
up = first_protocol;
while (up != NULL) {
    if (!strcmp(proto_str, up->name))
        #####
        很显然, 此时已经知道 up, filename, flags
        #####
        return url_open_protocol (puc, up, filename, flags);
    up = up->next;
}
*puc = NULL;
return AVERROR(ENOENT);
}
[libavformat/avio.c]
int url_open_protocol (URLContext **puc, struct URLProtocol *up,
    const char *filename, int flags)
{
    URLContext *uc;
    int err;

    #####
    【a】? 为什么这样分配空间
    #####
    uc = av_malloc(sizeof(URLContext) + strlen(filename) + 1);
    if (!uc) {
        err = AVERROR(ENOMEM);
        goto fail;
    }
    #if LIBAVFORMAT_VERSION_MAJOR >= 53
        uc->av_class = &urlcontext_class;
    #endif
    #####
    【b】? 这样的用意又是什么
    #####
    uc->filename = (char *) &uc[1];
    strcpy(uc->filename, filename);
    uc->prot = up;
    uc->flags = flags;
    uc->is_streamed = 0; /* default = not streamed */
    uc->max_packet_size = 0; /* default: stream file */
    err = up->url_open(uc, filename, flags);
    if (err < 0) {
        av_free(uc);
        *puc = NULL;
        return err;
    }
    //We must be carefull here as url_seek() could be slow, for example for
    //http
    if( (flags & (URL_WROONLY | URL_RDWR))
        || !strcmp(up->name, "file"))
        if(!uc->is_streamed && url_seek(uc, 0, SEEK_SET) < 0)
            uc->is_streamed= 1;
    *puc = uc;
    return 0;
fail:
    *puc = NULL;
    return err;
}
```

```
}
```

上面这个函数不难理解,但有些地方颇值得玩味,比如,上面给出问号的地方,你明白为什么这样 Coding 么:)很显然,此时 `up->url_open()` 实际上调用的是 `file_open()`[`libavformat/file.c`],看完这个函数,对上面的内存分配,是否恍然大悟:)

上面只是分析了 `url_open()`,还没有分析 `url_fopen(s, h)`;这部分代码,也留给有好奇心的你了:)恩,为了追踪这个流程,走得有些远,但不是全然无用:)

终于来到了【4】,我们来看 MPEG TS 格式的侦测过程,这其实才是我们今天的主角

4. MPEG TS 格式的探测过程

```
[libavformat/mpegts.c]
static int mpegts_probe(AVProbeData *p)
{
    #if 1
        const int size= p->buf_size;
        int score, fec_score, dvhs_score;
        #define CHECK_COUNT 10
        if (size < (TS_FEC_PACKET_SIZE * CHECK_COUNT))
            return -1;
        score = analyze(p->buf, TS_PACKET_SIZE *CHECK_COUNT, TS_PACKET_SIZE, NULL);
        dvhs_score = analyze(p->buf, TS_DVHS_PACKET_SIZE *CHECK_COUNT, TS_DVHS_PACKET_SIZE, NULL);
        fec_score= analyze(p->buf, TS_FEC_PACKET_SIZE*CHECK_COUNT, TS_FEC_PACKET_SIZE, NULL);
        // av_log(NULL, AV_LOG_DEBUG, "score: %d, dvhs_score: %d, fec_score: %d\n", score, dvhs_score, fec_score);
        // we need a clear definition for the returned score otherwise things will become messy sooner or later
        if (score > fec_score && score > dvhs_score && score > 6) return AVPROBE_SCORE_MAX + score - CHECK_COUNT;
        else if(dvhs_score > score && dvhs_score > fec_score && dvhs_score > 6) return AVPROBE_SCORE_MAX + dvhs_score - CHECK_COUNT;
        else if(fec_score > 6) return AVPROBE_SCORE_MAX + fec_score - CHECK_COUNT;
        else
            return -1;
    #else
        /* only use the extension for safer guess */
        if (match_ext(p->filename, "ts"))
            return AVPROBE_SCORE_MAX;
        else
            return 0;
    #endif
}
```

之所以会出现 3 种格式,主要原因是: TS 标准是 188Bytes,而小日本自己又弄了一个 192Bytes 的 DVH-S 格式,第三种的 204Bytes 则是在 188Bytes 的基础上,加上 16Bytes 的 FEC(前向纠错)。

```
static int analyze(const uint8_t *buf, int size, int packet_size, int *index)
{
    int stat[packet_size];
    int i;
    int x=0;
    int best_score=0;
    memset(stat, 0, packet_size*sizeof(int));

    #####
    由于查找的特定格式至少 3 个 Bytes, 因此, 至少最后 3 个 Bytes 不用查找
    #####
    for(x=i=0; i<size-3; i++){
        #####
        参看后面的协议说明
        #####
        if(buf[i] == 0x47 && !(buf[i+1] & 0x80) && (buf[i+3] & 0x30)){
            stat[x]++;
            if(stat[x] > best_score){
                best_score= stat[x];
                if(index) *index= x;
            }
        }
        x++;
        if(x == packet_size) x= 0;
    }
```

```
}  
return best_score;  
}
```

这个函数简单说来，是在 size 大小的 buf 中，寻找满足特定格式，长度为 packet_size 的 packet 的个数，显然，返回的值越大越可能是相应的格式(188/192/204)，其中的这个特定格式，其实就是协议的规定格式：

| Syntax | No. of bits | Mnemonic |
|--|-------------|----------|
| transport_packet(){ | | |
| sync_byte | 8 | bslbf |
| transport_error_indicator | 1 | bslbf |
| payload_unit_start_indicator | 1 | bslbf |
| transport_priority | 1 | bslbf |
| PID | 13 | uimsbf |
| transport_scrambling_control | 2 | bslbf |
| adaptation_field_control | 2 | bslbf |
| continuity_counter | 4 | uimsbf |
| if(adaptation_field_control=='10' adaptation_field_control=='11'){ | | |
| adaptation_field() | | |
| } | | |
| if(adaptation_field_control=='01' adaptation_field_control=='11') { | | |
| for (i=0;i<N;i++){ | | |
| data_byte | 8 | bslbf |
| } | | |
| } | | |
| } | | |

其中的 sync_byte 固定为 0x47,即上面的: buf[i] == 0x47

由于 transport_error_indicator 为 1 的 TS Packet 实际有错误，表示携带的数据无意义，这样的 Packet 显然没什么意义，因此: !(buf[i+1] & 0x80)

对于 adaptation_field_control，如果为取值为 0x00,则表示为未来保留，现在不用，因此: buf[i+3] & 0x30

这就是 MPEG TS 的侦测过程，很简单吧:)

后面我们分析如何从 mpegts 文件中获取 stream 的过程，待续.....

5.渐入佳境

恩，前面的基础因该已近够了，有点像手剥洋葱头的感觉，我们来看看针对 MPEG TS 的相应解析过程。我们后面的代码，主要集中在[libavformat/mpegts.c]里面，毛爷爷说：集中优势兵力打围歼，恩，开始吧，蚂蚁啃骨头。

```
static int mpegts_read_header(AVFormatContext *s,  
                             AVFormatParameters *ap)  
{  
    MpegTSContext *ts = s->priv_data;  
    ByteIOContext *pb = s->pb;  
    uint8_t buf[1024];  
    int len;  
    int64_t pos;  
    .....  
    /* read the first 1024 bytes to get packet size */  
    #####  
    【1】有了前面分析缓冲 IO 的经历，下面的代码就不是什么问题了:)
```

```
#####
pos = url_ftell(pb);
len = get_buffer(pb, buf, sizeof(buf));
if (len != sizeof(buf))
    goto fail;
#####
【2】前面侦测文件格式时候其实已经知道 TS 包的大小了，这里又侦测一次，其实
有些多余，估计是因为解码框架的原因，已近侦测的包大小没能从前面被带过来，
可见框架虽好，却也会带来或多或少的一些不利影响
#####
ts->raw_packet_size = get_packet_size(buf, sizeof(buf));
if (ts->raw_packet_size <= 0)
    goto fail;
ts->stream = s;
ts->auto_guess = 0;

if (s->iformat == &mpegs_demuxer) {
    /* normal demux */

    /* first do a scanning to get all the services */
    url_fseek(pb, pos, SEEK_SET);
    #####
    【3】
    #####
    mpegs_scan_sdt(ts);
    #####
    【4】
    #####
    mpegs_set_service(ts);
    #####
    【5】
    #####
    handle_packets(ts, s->probesize);
    /* if could not find service, enable auto_guess */

    ts->auto_guess = 1;

#ifdef DEBUG_SI
    av_log(ts->stream, AV_LOG_DEBUG, "tuning done\n");
#endif
    s->ctx_flags |= AVFMTCTX_NOHEADER;
} else {
    .....
}

url_fseek(pb, pos, SEEK_SET);
return 0;
fail:
return -1;
}
}
```

这里简单 说一下 MpegTSContext *ts，从上面可以看到，其实这是为了解码不同容器格式所使用的私有数据，只有在相应的诸如 mpegs.c 文件才可以使用的，这样，增加了这个库的模块化，而模块化的最大好处，则在于把问题集中到了一个很小的有限区域里面，如果你自己构造程序 时候，不妨多参考其基本思想--这样的化，你之后的代码，还有你之后的生活，都将轻松许多。

【3】【4】其实调用的是同一个函数：mpegs_open_section_filter()

我们来看看意欲何为。

```
static
MpegTSFilter *mpegs_open_section_filter(MpegTSContext *ts, unsigned int pid,
                                         SectionCallback *section_cb,
                                         void *opaque,
                                         int check_crc)
{
    MpegTSFilter *filter;
    MpegTSSectionFilter *sec;
```

```
#ifndef DEBUG_SI
    av_log(ts->stream, AV_LOG_DEBUG, "Filter: pid=0x%x\n", pid);
#endif
if (pid >= NB_PID_MAX || ts->pids[pid])
    return NULL;
filter = av_mallocz(sizeof(MpegTSFilter));
if (!filter)
    return NULL;
ts->pids[pid] = filter;
filter->type = MPEGTS_SECTION;
filter->pid = pid;
filter->last_cc = -1;
sec = &filter->u.section_filter;
sec->section_cb = section_cb;
sec->opaque = opaque;
sec->section_buf = av_malloc(MAX_SECTION_SIZE);
sec->check_crc = check_crc;
if (!sec->section_buf) {
    av_free(filter);
    return NULL;
}
return filter;
}
```

要完全明白这部分代码，其实需要分析作者对数据结构的定义：

依次为：

```
struct MpegTSContext;
    |
    V
struct MpegTSFilter;
    |
    V
+-----+-----+
|               |               |
V               V
MpegTSPESFilter  MpegTSSectionFilter
```

其实很简单，就是 struct MpegTSContext; 中有 NB_PID_MAX(8192)个 TS 的 Filter，而每个 struct MpegTSFilter 可能是 PES 的 Filter 或者 Section 的 Filter。

我们先说为什么是 8192,在前面的分析中：

给出过 TS 的语法结构：

| Syntax | No. of bits | Mnemonic |
|-----------------------------------|-------------|----------|
| transport_packet(){ | | |
| sync_byte | 8 | bslbf |
| transport_error_indicator | 1 | bslbf |
| payload_unit_start_indicator | 1 | bslbf |
| transport_priority | 1 | bslbf |
| PID | 13 | uimsbf |
| transport_scrambling_control | 2 | bslbf |
| adaptation_field_control | 2 | bslbf |
| continuity_counter | 4 | uimsbf |
| if(adaptation_field_control=='10' | | |
| adaptation_field_control=='11'){ | | |


```
        adaptation_field()  
    }  
    if(adaptation_field_control=='01'  
        || adaptation_field_control=='11') {  
        for (i=0;i<N;i++){  
            data_byte 8      bs1bf  
        }  
    }  
}
```

而 8192,则是 $2^{13}=8192$ (PID)的最大数目,而为什么会有 PES 和 Section 的区分,请参考 ISO/IEC-13818-1,我实在不太喜欢重复已有的东西.

可见【3】【4】,就是挂载了两个 Section 类型的过滤器,其实在 TS 的两种负载中,section 是 PES 的元数据,只有先解析了 section,才能进一步解析 PES 数据,因此先挂上 section 的过滤器。

挂载上了两种 section 过滤器,如下:

| PID | Section Name | Callback |
|-----------------|-------------------------|----------|
| SDT_PID(0x0011) | ServiceDescriptionTable | sdt_cb |
| PAT_PID(0x0000) | ProgramAssociationTable | pat_cb |

既然自是挂上 Callback,自然是在后面的地方使用,因此,我们还是继续

【5】处的代码看看是最重要的地方了,简单看来:

```
handle_packets()  
|  
+-->read_packet()  
|  
+-->handle_packet()  
|  
+-->write_section_data()
```

read_packet()很简单,就是去找 sync_byte(0x47),而看来 handle_packet()才会是我们真正因该关注的地方了:)

这个函数很重要,我们贴出代码,以备分析:

```
/* handle one TS packet */  
static void handle_packet(MpegTSContext *ts, const uint8_t *packet)  
{  
    AVFormatContext *s = ts->stream;  
    MpegTSFilter *tss;  
    int len, pid, cc, cc_ok, afc, is_start;  
    const uint8_t *p, *p_end;  
  
    #####  
    获取该包的 PID  
    #####  
    pid = AV_RB16(packet + 1) & 0x1fff;  
    if(pid && discard_pid(ts, pid))  
        return;  
    #####  
    是否是 PES 或者 Section 的开头(payload_unit_start_indicator)  
    #####
```

```
is_start = packet[1] & 0x40;  
tss = ts->pids[pid];
```

```
#####  
ts->auto_guess 此时为 0，因此不考虑下面的代码  
#####  
if (ts->auto_guess && tss == NULL && is_start) {  
    add_pes_stream(ts, pid, -1, 0);  
    tss = ts->pids[pid];  
}  
if (!tss)  
    return;  
  
#####  
代码说的很清楚，虽然检查，但不利用检查的结果  
#####  
/* continuity check (currently not used) */  
cc = (packet[3] & 0xf);  
cc_ok = (tss->last_cc < 0) || (((tss->last_cc + 1) & 0xf) == cc);  
tss->last_cc = cc;  
  
#####  
跳到 adaptation_field_control  
#####  
/* skip adaptation field */  
afc = (packet[3] >> 4) & 3;  
p = packet + 4;  
if (afc == 0) /* reserved value */  
    return;  
if (afc == 2) /* adaptation field only */  
    return;  
if (afc == 3) {  
    /* skip adaptation field */  
    p += p[0] + 1;  
}  
  
#####  
p 已近到达 TS 包中的有效负载的地方  
#####  
/* if past the end of packet, ignore */  
p_end = packet + TS_PACKET_SIZE;  
if (p >= p_end)  
    return;  
  
ts->pos47 = url_ftell(ts->stream->pb) % ts->raw_packet_size;  
  
if (tss->type == MPEGTS_SECTION) {  
    if (is_start) {  
        #####  
        针对 Section，符合部分第一个字节为 pointer field，该字段如果为 0，  
        则表示后面紧跟着的是 Section 的开头，否则是某 Section 的 End 部分和  
        另一 Section 的开头，因此，这里的流程实际上由两个值 is_start  
        (payload_unit_start_indicator)和 len(pointer field)一起来决定  
        #####  
        /* pointer field present */  
        len = *p++;  
        if (p + len > p_end)  
            return;  
        if (len && cc_ok) {  
            #####  
            1).is_start == 1  
            len > 0  
            负载部分由 A Section 的 End 部分和 B Section 的 Start 组成，把 A 的  
            End 部分写入  
            #####  
            /* write remaining section bytes */  
            write_section_data(s, tss,  
                               p, len, 0);  
            /* check whether filter has been closed */  
        }  
    }  
}
```

```
if (!ts->pids[pid])
    return;

}
p += len;
if (p < p_end) {
    #####
    2).is_start == 1
    len > 0
    负载部分由 A Section 的 End 部分和 B Section 的 Start 组成，把 B 的
    Start 部分写入
    或者：
    3).
    is_start == 1
    len == 0
    负载部分仅是一个 Section 的 Start 部分，将其写入
    #####
    write_section_data(s, tss,
        p, p_end - p, 1);
}
} else {
    if (cc_ok) {
        #####
        4).is_start == 0
        负载部分仅是一个 Section 的中间部分部分，将其写入
        #####
        write_section_data(s, tss,
            p, p_end - p, 0);
    }
}
} else {
    #####
    如果是 PES 类型，直接调用其 Callback，但显然，只有 Section 部分
    解析完成后才可能解析 PES
    #####
    tss->u.pes_filter.pes_cb(tss,
        p, p_end - p, is_start);
}
}
```

write_section_data()函数则反复收集 buffer 中的数据，指导完成相关 Section 的重组过程，然后调用之前注册的两个 section_cb:

后面我们将分析之前挂在的两个 section_cb，待续.....

二、mpegts.c 文件分析

1 综述

ffmpeg 框架对应 MPEG-2 TS 流的解析的代码在 mpegts.c 文件中，该文件有两个解复用的实例：mpegts_demuxer 和 mpegtsraw_demuxer，mpegts_demuxer 对应的真实的 TS 流格式，也就是机顶盒直接处理的 TS 流，本文主要分析和该种格式相关的代码；mpegtsraw_demuxer 这个格式我没有遇见过，本文中不做分析。本文针对的 ffmpeg 的版本是 0.5 版本。

2 mpegts_demuxer 结构分析

AVInputFormat mpegts_demuxer = {au

"mpegts", //demux 的名称

NULL_IF_CONFIG_SMALL("MPEG-2 transport stream format"),// 如果定义了 CONFIG_SMALL 宏，该域返回 NULL，也就是取消 long_name 域的定义。

```
sizeof(MpegTSContext),//每个 demuxer 的结构私有域的大小
mpegts_probe,//检测是否是 TS 流格式
mpegts_read_header,//下文介绍
mpegts_read_packet,//下文介绍
mpegts_read_close,//关闭 demuxer
read_seek,//下文介绍
mpegts_get_pcr,//下文介绍
.flags = AVFMT_SHOW_IDS|AVFMT_TS_DISCONT,//下文介绍
};
```

该结构通过 `av_register_all` 函数注册到 `ffmpeg` 的主框架中，通过 `mpegts_probe` 函数来检测是否是 TS 流格式，然后通过 `mpegts_read_header` 函数找到一路音频流和一路视频流（注意：在该函数中没有找全所有的音频流和视频流），最后调用 `mpegts_read_packet` 函数将找到的音频流和视频流数据提取出来，通过主框架推入解码器。

3 mpegts_probe 函数分析

`mpegts_probe` 被 `av_probe_input_format2` 调用，根据返回的 `score` 来判断那种格式的可能性最大。`mpegts_probe` 调用了 `analyze` 函数，我们先分析一下 `analyze` 函数。

```
static int analyze(const uint8_t *buf, int size, int packet_size, int *index){
    int stat[TS_MAX_PACKET_SIZE]; //积分统计结果
    int i;
    int x=0;
    int best_score=0;
    memset(stat, 0, packet_size*sizeof(int));
    for(x=i=0; i<size-3; i++){
        if(buf[i] == 0x47 && !(buf[i+1] & 0x80) && (buf[i+3] & 0x30)){
            stat[x]++;
            if(stat[x] > best_score){
                best_score = stat[x];
                if(index) *index = x;
            }
        }
        x++;
        if(x == packet_size) x = 0;
    }
    return best_score;
}
```

`analyze` 函数的思路：

`buf[i] == 0x47 && !(buf[i+1] & 0x80) && (buf[i+3] & 0x30)` 是 TS 流同步开始的模式，`0x47` 是 TS 流同步的标志，`(buf[i+1] & 0x80)` 是传输错误标志，`buf[i+3] & 0x30` 为 0 时表示为 ISO/IEC 未来使用保留，目前不存在这样的值。记该模式为“TS 流同步模式”

`stat` 数组变量存储的是“TS 流同步模式”在某个位置出现的次数。

`analyze` 函数扫描检测数据，如果发现该模式，则 `stat[i%packet_size]++`（函数中的 `x` 变量就是用来取模运算的，因为当 `x==packet_size` 时，`x` 就被归零），扫描完后，自然是同步位置的累加值最大。

`mpegts_probe` 函数通过调用 `analyze` 函数来得到相应的分数，`ffmpeg` 框架会根据该分数判断是否是对应的格式，返回对应的 `AVInputFormat` 实例。

4 mpegts_read_header 函数分析

下文中省略号代表的是和 `mpegtsraw_demuxer` 相关的代码，暂不涉及。

```
static int mpegts_read_header(AVFormatContext *s,
                             AVFormatParameters *ap)
{
    MpegTSContext *ts = s->priv_data;
```

```
ByteIOContext *pb = s->pb;
uint8_t buf[5*1024];
int len;
int64_t pos;
.....
//保存流的当前位置，便于检测操作完成后恢复到原来的位置，
//这样在播放的时候就不会浪费一段流。
pos = url_ftell(pb);
//读取一段流来检测 TS 包的大小
len = get_buffer(pb, buf, sizeof(buf));
if (len != sizeof(buf))
    goto fail;
//得到 TS 流包的大小，通常是 188bytes,我目前见过的都是 188 个字节的。
//TS 包的大小有三种：
//1) 通常情况下的 188 字节
//2)日本弄了个 192Bytes 的 DVH-S 格式
//3)在 188Bytes 的基础上，加上 16Bytes 的 FEC(前向纠错),也就是 204bytes
ts->raw_packet_size = get_packet_size(buf, sizeof(buf));
if (ts->raw_packet_size <= 0)
    goto fail;
ts->stream = s;

//auto_guess = 1, 则在 handle_packet 的函数中只要发现一个 PES 的 pid 就
//建立该 PES 的 stream
//auto_guess = 0, 则忽略。
//auto_guess 主要作用是用来在 TS 流中没有业务信息时，如果被设置成了 1 的话，
//那么就会将任何一个 PID 的流当做媒体流建立对应的 PES 数据结构。
//在 mpegts_read_header 函数的过程中发现了 PES 的 pid，但
//是不建立对应的流,只是分析 PSI 信息。
//相关的代码见 handle_packet 函数的下面的代码：
// tss = ts->pids[pid];
//if (ts->auto_guess && tss == NULL && is_start) {
//    add_pes_stream(ts, pid, -1, 0);
//    tss = ts->pids[pid];
//}
ts->auto_guess = 0;
if (s->iformat == &mpegts_demuxer) {
    /* normal demux */
    /* first do a scanning to get all the services */
    url_fseek(pb, pos, SEEK_SET);
    //挂载解析 SDT 表的回调函数到 ts->pids 变量上，
    //这样在 handle_packet 函数中根据对应的 pid 找到对应处理回调函数。
    mpegts_open_section_filter(ts, SDT_PID, sdt_cb, ts, 1);
    //同上，只是挂上 PAT 表解析的回调函数
    mpegts_open_section_filter(ts, PAT_PID, pat_cb, ts, 1);
    //探测一段流，便于检测出 SDT, PAT, PMT 表
    handle_packets(ts, s->probesize);
    /* if could not find service, enable auto_guess */

    //打开 add pes stream 的标志，这样在 handle_packet 函数中发现了 pes 的
    //pid，就会自动建立该 pes 的 stream。
    ts->auto_guess = 1;
    dprintf(ts->stream, "tuning done\n");
    s->ctx_flags |= AVFMTCTX_NOHEADER;
} else {
    .....
}
//恢复到检测前的位置。
url_fseek(pb, pos, SEEK_SET);
return 0;
fail:
    return -1;
}
```

下面介绍被 mpegts_read_header 直接或者间接调用的几个函数：
mpegts_open_section_filter,
handle_packets, handle_packet

5 mpegts_open_section_filter 函数分析

这个函数可以解释 mpegts.c 代码结构的精妙之处，PSI 业务信息表的处理都是通过该函数挂载到 MpegTSContext 结构的 pids 字段上的。这样如果你想增加别的业务信息的表处理函数只要通过 这个函数来挂载即可，体现了软件设计的著名的“开闭”原则。下面分析一下他的代码。

```
static MpegTSFilter *mpegts_open_section_filter(MpegTSContext *ts, unsigned int pid,
                                                SectionCallback *section_cb, void *opaque,
                                                int check_crc)
{
    MpegTSFilter *filter;
    MpegTSSectionFilter *sec;
    dprintf(ts->stream, "Filter: pid=0x%x\n", pid);
    if (pid >= NB_PID_MAX || ts->pids[pid])
        return NULL;
    //给 filter 分配空间，挂载到 MpegTSContext 的 pids 上
    //就是该实例
    filter = av_mallocz(sizeof(MpegTSFilter));
    if (!filter)
        return NULL;
    //挂载 filter 实例
    ts->pids[pid] = filter;
    //设置 filter 相关的参数，因为业务信息表的分析的单位是段，
    //所以该 filter 的类型是 MPEGTS_SECTION
    filter->type = MPEGTS_SECTION;

    //设置 pid
    filter->pid = pid;
    filter->last_cc = -1;
    //设置 filter 回调处理函数
    sec = &filter->u.section_filter;
    sec->section_cb = section_cb;
    sec->opaque = opaque;
    //分配段数据处理的缓冲区，调用 handle_packet 函数后会调用
    //write_section_data 将 ts 包中的业务信息表的数据存储在这儿，
    //直到一个段收集完成才交付上面注册的回调函数处理。
    sec->section_buf = av_malloc(MAX_SECTION_SIZE);
    sec->check_crc = check_crc;
    if (!sec->section_buf) {
        av_free(filter);
        return NULL;
    }
    return filter;
}
```

6 handle_packets 函数分析

handle_packets 函数在两个地方被调用，一个是 mpegts_read_header 函数中，另外一个 mpegts_read_packet 函数中，被 mpegts_read_header 函数调用是用来搜索 PSI 业务信息，nb_packets 参数为探测的 ts 包的个数；在 mpegts_read_packet 函数中被调用用来搜索补充 PSI 业务信息和 demux PES 流，nb_packets 为 0，0 不是表示处理的包的个数为 0。

```
static int handle_packets(MpegTSContext *ts, int nb_packets)
{
    AVFormatContext *s = ts->stream;
    ByteIOContext *pb = s->pb;
    uint8_t packet[TS_PACKET_SIZE];
    int packet_num, ret;
    //该变量指示一次 handle_packets 处理的结束。
    //在 mpegts_read_packet 被调用的时候，如果发现完一个 PES 的包，则
    // ts->stop_parse = 1，则当前分析结束。
    ts->stop_parse = 0;
    packet_num = 0;
    for(;;) {
```

```
if (ts->stop_parse>0)
    break;
packet_num++;
if (nb_packets != 0 && packet_num >= nb_packets)
    break;
//读取一个 ts 包，通常是 188bytes
ret = read_packet(pb, packet, ts->raw_packet_size);
if (ret != 0)
    return ret;
handle_packet(ts, packet);
}
return 0;
}
```

7 handle_packet 函数分析

可以说 handle_packet 是 mpegts.c 代码的核心，所有的其他代码都是为这个函数准备的。

在调用该函数之前先调用 read_packet 函数获得一个 ts 包（通常是 188bytes），然后传给该函数，packet 参数就是 TS 包。

```
static int handle_packet(MpegTSContext *ts, const uint8_t *packet)
{
    AVFormatContext *s = ts->stream;
    MpegTSFilter *tss;
    int len, pid, cc, cc_ok, afc, is_start;
    const uint8_t *p, *p_end;
    int64_t pos;
    //从 TS 包获得包的 PID。
    pid = AV_RB16(packet + 1) & 0x1fff;
    if (pid && discard_pid(ts, pid))
        return 0;
    is_start = packet[1] & 0x40;
    tss = ts->pids[pid];
    //ts->auto_guess 在 mpegts_read_header 函数中被设置为 0，
    //也就是说在 ts 检测过程中是不建立 pes stream 的。
    if (ts->auto_guess && tss == NULL && is_start) {
        add_pes_stream(ts, pid, -1, 0);
        tss = ts->pids[pid];
    }
    //mpegts_read_header 函数调用 handle_packet 函数只是处理 TS 流的
    //业务信息，因为并没有为对应的 PES 建立 tss，所以 tss 为空，直接返回。
    if (!tss)
        return 0;
    /* continuity check (currently not used) */
    cc = (packet[3] & 0xf);
    cc_ok = (tss->last_cc < 0) || (((tss->last_cc + 1) & 0xf) == cc);
    tss->last_cc = cc;
    /* skip adaptation field */
    afc = (packet[3] >> 4) & 3;
    p = packet + 4;
    if (afc == 0) /* reserved value */
        return 0;
    if (afc == 2) /* adaptation field only */
        return 0;
    if (afc == 3) {
        /* skip adaptation field */
        p += p[0] + 1;
    }
    /* if past the end of packet, ignore */
    p_end = packet + TS_PACKET_SIZE;
    if (p >= p_end)
        return 0;
    pos = url_ftell(ts->stream->pb);
    ts->pos47 = pos % ts->raw_packet_size;
    if (tss->type == MPEGTS_SECTION) {
        //表示当前的 TS 包包含一个新的业务信息段
        if (is_start) {
```

```
//获取 pointer field 字段,
//新的段从 pointer field 字段指示的位置开始
len = *p++;
if (p + len > p_end)
    return 0;
if (len && cc_ok) {
    //这个时候 TS 的负载有两个部分构成:
    //1)从 TS 负载开始到 pointer field 字段指示的位置;
    //2)从 pointer field 字段指示的位置到 TS 包结束

    //1)位置代表的是上一个段的末尾部分。
    //2)位置代表的新的段开始的部分。
    //下面的代码是保存上一个段末尾部分数据, 也就是
    //1)位置的数据。
    write_section_data(s, tss,
        p, len, 0);
    /* check whether filter has been closed */
    if (!ts->pids[pid])
        return 0;
}
p += len;
//保留新的段数据, 也就是 2)位置的数据。
if (p < p_end) {
    write_section_data(s, tss,
        p, p_end - p, 1);
}
} else {
    //保存段中间的数据。
    if (cc_ok) {
        write_section_data(s, tss,
            p, p_end - p, 0);
    }
}
} else {
    int ret;
    //正常的 PES 数据的处理
    // Note: The position here points actually behind the current packet.
    if ((ret = tss->u.pes_filter.pes_cb(tss, p, p_end - p, is_start,
        pos - ts->raw_packet_size)) < 0)

        return ret;
}
return 0;
}
```

8 write_section_data 函数分析

PSI 业务信息表在 TS 流中是以段为单位传输的。

```
static void write_section_data(AVFormatContext *s, MpegTSFilter *tss1,
    const uint8_t *buf, int buf_size, int is_start)
{
    MpegTSSectionFilter *tss = &tss1->u.section_filter;
    int len;
    //buf 中是一个段的开始部分。
    if (is_start) {
        //将内容复制到 tss->section_buf 中保存
        memcpy(tss->section_buf, buf, buf_size);
        //tss->section_index 段索引。
        tss->section_index = buf_size;
        //段的长度, 现在还不知道, 设置为-1
        tss->section_h_size = -1;
        //是否到达段的结尾。
        tss->end_of_section_reached = 0;
    } else {
        //buf 中是段中间的数据。
        if (tss->end_of_section_reached)
            return;
        len = 4096 - tss->section_index;
        if (buf_size < len)
            len = buf_size;
```


wish happy everyday!

**Edited by Foxit PDF Editor
Copyright (c) by Foxit Corporation, 2003 - 2010
For Evaluation Only.**

```
memcpy(tss->section_buf + tss->section_index, buf, len);
tss->section_index += len;
}
//如果条件满足，计算段的长度
if (tss->section_h_size == -1 && tss->section_index >= 3) {
    len = (AV_RB16(tss->section_buf + 1) & 0xff) + 3;
    if (len > 4096)
        return;
    tss->section_h_size = len;
}
//判断段数据是否收集完毕，如果收集完毕，调用相应的回调函数处理该段。
if (tss->section_h_size != -1 && tss->section_index >= tss->section_h_size) {
    tss->end_of_section_reached = 1;
    if (!tss->check_crc ||
        av_crc(av_crc_get_table(AV_CRC_32_IEEE), -1,
            tss->section_buf, tss->section_h_size) == 0)
        tss->section_cb(tss1, tss->section_buf, tss->section_h_size);
}
}
```