



杭州微元科技有限公司
MuFTAD 数据结构详细设计
MU-KD-080004-3F-102

编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

Amendment history 修改历史记录

版本号	修改说明	修改批准人	修改人	日期	签收人
101	创建文档		沈胜文	2008-3-16	
102	修改		沈胜文	2008-4-11	
103	修改		王艳君	2008-5-5	



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

Table Of Contents 目录

1. Introduction 简介	3
1.1. Objective 编写目的	3
1.2. Background 背景	3
1.3. Terms and Abbreviation 术语与缩写解释	3
1.4. Reference Material 参考资料	4
2. Rules 规则	4
2.1. Name Rules 命名规则	4
2.2. Illustrate 说明	4
2.3. Note Rules 注释规则	5
2.4. File Structure 文件结构	5
3. Structure Of Routines 程序结构	6
3.1. Overview 总述	6
3.2. Routines List 函数列表	7
4. Struct Definition 结构体定义	9
4.1. FDDF_Status	9
4.2. DIR_Status	10
4.3. Service_Info	11
4.4. FDDF_List	12
4.5. FDDF_File	12
4.6. Eyewear_ADP	14
4.7. Update_Info	16
4.8. Device_Info	16
4.9. Resume_Info	17
4.10. File_Info	17
5. Operation Detail 函数细节	18
5.1. FDDF_Status	18
5.2. DIR_Status	26
5.3. Service_Info	37
5.4. FDDF_List	44
5.5. FDDF_File	49
5.6. Eyewear_ADP	59
5.7. Update_info	63
5.8. Device_Info	63
5.9. Resume_Info	63
5.10. File_Info	66
6. Appendix 附录	66
6.1. macro 宏定义	66
6.2. XMLs	68



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

1. Introduction 简介

1.1. Objective 编写目的

本文档是在《XML 解析概要设计》的基础上，就 XML 解析时所需要的数据结构及相应操作，进行的详细设计说明。因此本文档不涉及 XML 解析部分，仅仅涉及相关数据结构的创建、添加及删除操作；

本文档将尽可能详尽地说明相关数据结构的设计与开发，但是设计与开发不相符之处，需讨论决定，并且修改本文档；

最终设计以代码为准；

1.2. Background 背景

本程序是法电自动下载（MuFTAD）软件项目中的一部分，负责 XML（信令）内容相关的相关数据结构的操作；

设计的出发点：使用 MuFTAD 项目中涉及的数据结构独立于 XML 解析函数，方便相关操作的更新与完善；

本软件的提出者：沈胜文

本软件的开发者：沈胜文

本软件的用户：MuFTAD 项目；

1.3. Terms and Abbreviation 术语与缩写解释

Terms&Abbreviation 术语&缩写	Description 解释
XML	XML即可扩展标记语言（eXtensible Markup Language）。标记是指计算机所能理解的信息符号，通过此种标记，计算机之间可以处理包含各种信息的文章等。
MuFTAD	软件名称 Microunit France-Telecom Auto-Download



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

FDDF	全称: File Downloading Description File (FDDF, fddfXML) FDDF keeps finfXML and downloading information.
------	--

1.4. Reference Material 参考资料

MuFTAD 需求说明书

2. Rules 规则

2.1. Name Rules 命名规则

相关数据结构的操作仅服务于 MuFTAD 项目。该程序中，所有的函数均以 Mu_ 的形式开头，而不是 MuFTAD_。因此在该程序内，所有的函数形如：Mu_XXXX()；

2.2. Illuminate 说明

针对每个程序，都必须注明其开发目的，开发者，开发时间，等等。以下字段必须被包含于程序的开头部分。

/*****

* =====Microunit Techonogy Co.,LTD.=====

* File Name:

*

* XMLParse.c

*

* Description:

*

* This file get the file name, which store the XML Contents.

* The Functions Open the file, parse it, then return the Information we need.

*

* Revision History:

*

* 10-3-2008 ver1.0

*

*Author:



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
*
*      ssw  (fzqing@gmail.com)
*
*      ***PROTECTED BY COPYRIGHT***
*****/
```

2.3. Note Rules 注释规则

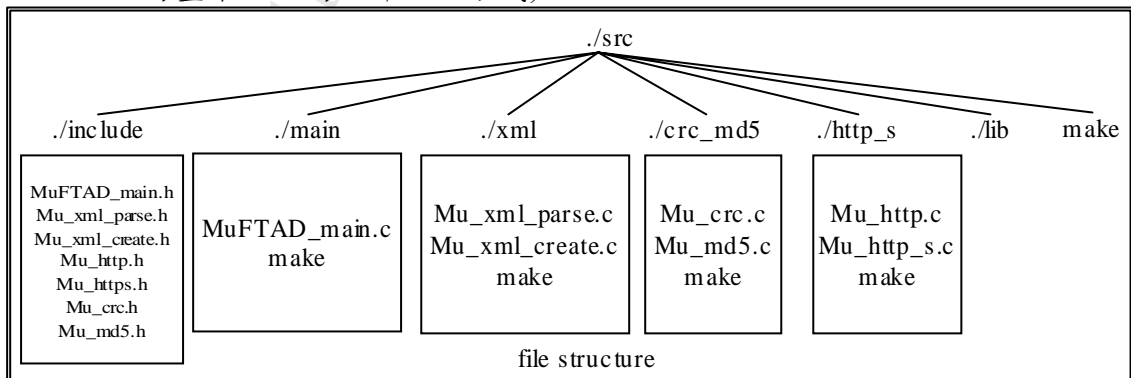
程序中的各个函数均需要明确注释其功能，并能简要描述其实现，及注意点。特别应该注意的是：在描述时，应该详细包括对锁，输入和输出进行详细说明。可参考模板

```
/******
*Description:
*      This Function is Parse the XML, return the Informations to caller use the
*      Value pointer;
*Input:
*      filename: the file name , which stored the XML contents
*Output:
*      Pointer: which is a pointer, point to the buffer stored the Informations\
*LOCK:
*      NONE
*Modify:
*      ssw (fzqing@gmail.com  10-3-2008)
*****/
```

2.4. File Structure 文件结构

[注意]:

1、此为整个项目的文件组织方式;





编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

`./src/include`: 文件夹, 包含该项目中的所有头文件;
`./src/main`: 文件夹, 包含所有按法电《do3c00_SoftProtocol_0.1.0_RC1》流程所开发的程序;
`./src/xml`: 文件夹, 包含项目中所需要的 xml 处理库函数源代码;
`./src/crc_md5`: 文件夹, 包含项目中所需要的校验函数源代码, 包括 CRC 和 MD5 校验代码;
`./src/http_s`: 文件夹, 包含项目中所需要的与服务器交互的方式, 包括 HTTP(s) GET、POST 方式;
`./src/lib`: 文件夹, 用于存储编译所生成的 xml、http 和 https、crc/md5 库。软件编译连接时使用该文件夹下的库;
`./src/make`: 文件, 总的编译入口;

[注意]:

1、各对应文件夹下的源文件按需要添加, 但是所作修改必须对 *makefile* 文件作相应的修改, 以正确编译;

3. Structure Of Routines 程序结构

3.1. Overview 总述

待开发的各程序之间是相互独立的, 它们为项目 MuFTAD 中的其他部分服务, 重点在相关数据结构的创建、添加及删除。

本项目中将会涉及的数据结构, 及需要对其进行的操作均放于本文件中进行说明。

本文档主要分二部分:

一、相关数据结构的声明;

[注意]:

1、声明的数据结构可能与实际应用有所偏差, 根据实际开发添加或是删减结构成员;

二、对数据结构的创建、添加与删除;

[注意]:

1、第一部分涉及到的所有数据结构均应提供上述三类操作;



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

3.2. Routines List 函数列表

```
int Mu_FddfStatusHeadCreate(FddfStatusHeadPtr *Ptr);
int Mu_FddfStatusNodeCreate(FddfStatusNodePtr *Ptr);
int Mu_FddfStatusHeadInit(FddfStatusHeadPtr Ptr);
int Mu_FddfStatusNodeInit(FddfStatusNodePtr Ptr);
int Mu_FddfStatusInsertNode(
    FddfStatusHeadPtr Head, FddfStatusNodePtr Node);
int Mu_FddfStatusNodeDelete(FddfStatusNodePtr Node);
int Mu_FddfStatusNodeStrncpy(FddfStatusNodePtr Node,
    const char *string, const char *name);

int Mu_DirStatusHeadCreate(DirStatusHeadPtr *Ptr);
int Mu_DirStatusNodeCreate(DirStatusNodePtr *Ptr);
int Mu_DirStatusAddrCreate(DirDownloadAddrPtr *Ptr);
int Mu_DirStatusHeadInit(DirStatusHeadPtr Ptr);
int Mu_DirStatusNodeInit(DirStatusNodePtr Ptr);
int Mu_DirDownloadAddrInit(DirDownloadAddrPtr Ptr);
int Mu_DirDownloadAddrInsert(
    DirStatusNodePtr Node, DirDownloadAddrPtr addr);
int Mu_DirDownloadAddrDeleteone(DirStatusNodePtr Node);
int Mu_DirDownloadAddrDeleteList(DirStatusNodePtr Node);
int Mu_DirStatusNodeDelete(DirStatusHeadPtr Head,
    DirStatusNodePtr Node);
int Mu_DirStatusNodeStrncpy(DirStatusNodePtr Node,
    const char *string, const char *name) ;
int Mu_DirDownloadAddrStrncpy(DirDownloadAddrPtr Node,
    char *string) ;

int Mu_ServiceInfoCreate(ServiceInfoPtr *Ptr);
int Mu_ServerNodeCreate(ServerNodePtr *Node);
int Mu_ServiceInfoInit(ServiceInfoPtr Ptr);
int Mu_ServerNodeInit(ServerNodePtr Ptr);
int Mu_ServiceInfoStrncpy(ServiceInfoPtr Ptr,
    const char *string, const char *name);
int Mu_ServerNodeStrncpy(ServerNodePtr Ptr,
    const char *string, const char *name);

int Mu_FddfListHeadCreate(FddfListHeadPtr *Ptr);
int Mu_FddfListNodeCreate(FddfListNodePtr *Ptr);
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
int Mu_FddfListHeadInit(FddfListHead Ptr);
int Mu_FddfListNodeInit(FddfListNodePtr Ptr);
int Mu_FddfListNodeInsert(FddfListHeadPtr Head,
                          FddfListNodePtr Node);
int Mu_FddfListNodeDelete(FddfListHeadPtr Head);
int Mu_FddfListHeadStrncpy(FddfListHeadPtr Head,
                           const char *string, const char *name);
int Mu_FddfListNodeStrncpy(FddfListNodePtr Node,
                           const char *string, const char *name);

int Mu_FddfFileCreate(FddfFilePtr *Ptr);
int Mu_SegmentHeadCreate(SegmentHeadPtr *Ptr);
int Mu_SegmentNodeCreate(SegmentNodePtr *Ptr);
int Mu_FddfFileInit(FddfFilePtr Ptr);
int Mu_SegmentHeadInit(SegmentHeadPtr Ptr);
int Mu_SegmentNodeInit(SegmentNodePtr Ptr);
int Mu_SegmentNodeInsert(SegmentHeadPtr Head, SegmentNodePtr Node);
int Mu_SegmentNodeDelete(SegmentHeadPtr head);
int Mu_FddfFileStrncpy(FddfFilePtr Ptr,
                      const char *string, const char *name);
int Mu_SegmentNodeStrncpy(SegmentNodePtr Ptr,
                          const char *string, const char *name);

int Mu_EyewearADPCreate(EyewearADPPtr *Ptr);
int Mu_EyewearADPInit(EyewearADPPtr Ptr);
int Mu_EyewearADPStrncpy(EyewearADPPtr Ptr,
                        const char *string, const char *name);

int Mu_UpdateInfoCreate(UpdateInfoPtr *Ptr);
int Mu_UpdateInfoStrncpy(UpdateInfoPtr Ptr,
                        const char *string, const char *name);

int Mu_DeviceInfoCreate(DeviceInfoPtr *Ptr);
int Mu_DeviceInfoStrncpy(DeviceInfoPtr Ptr,
                        const char *string, const char *name);

int Mu_ResumeInfoInit(ResumeInfoPtr Ptr, int num);
int Mu_ResumeInsert(ResumeInfoPtr Ptr, int type,
                  const char *name, int *num);

int Mu_FileInfoCreate(FileInfoPtr *Ptr);
```




编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
int Mu_FileInfoStrncpy(FileInfoPtr Ptr,  
                        const char *string, const char *name);
```

4. Struct Definition 结构体定义

4. 1. FDDF_Status

4.1.1. Definition

```
typedef struct _FddfStatusNode{  
    int type;        //mark the Item type of the FDDF  
    char *text;  
    int size;  
    int newer;       //index new  
    int older;       //index older  
    char *program;   //ID-program  
    char *group;     //ID-group  
    char *owner;     //ID-owner  
    int priority;    //Download Priority  
    struct _FddfStatusNode *next;  
}FddfStatusNode, *FddfStatusNodePtr;  
  
typedef struct{  
    int type;        //Item Type of the FDDF  
    int total;       //total number of this Item Type  
    FddfStatusNodePtr next;  
}FddfStatusHead, *FddfStatusHeadPtr;  
  
FddfStatusHead ProgramDescriptor[4];
```

4.1.2. Illuminate

该数据结构用于存储 Query_Status 后，服务器返回的 2xx 类节目信息，因为总的 2xx 类型分为四种：201, 202, 203, 204;

但是针对每一类型，又有若干个不同条款 (Item)，所以，采用四条链表来维持信息，并且四条链表的表头放在一个四元素的数组里；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

4.2. DIR_Status

4.2.1. Definition

```
typedef struct _DirDownloadAddr{
    char * addr;          //pointer, point to some heap, store the address
    struct _DirDownloadAddr *next;
}DirDownloadAddr, *DirDownloadAddrPtr;

typedef struct _DirStatusNode{
    int type;             //Item Type of the DIR download
    int authmethod;       //Authorization Method
    int priority;         //Download priority
    char *DownloadID;     //ID-download
    int total;            //total numbers of address
    DirDownloadAddrPtr addrnext;
    DirDownloadAddrPtr addrlast;
    struct _DirStatusNode *next;
}DirStatusNode, *DirStatusNodePtr;

typedef struct{
    int type;             //item type
    int total;            //total number of the type(DirStatusNode)
    DirStatusNodePtr next;
}DirStatusHead, *DirStatusHeadPtr;

DirStatusHead DIRfileDownload[4];
```

4.2.2. Illuminate

该数据结构用于存储 Query_Status 后，服务器返回的 4xx 类节目信息，因为总的 4xx 类型分为四种：401, 402, 403, 404；

但是针对每一类型，又有若干个不同条款（Item），所以，采用四条链表来维持信息，并且四条链表的表头放在一个四元素的数组里；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

4.3. Service_Info

4.3.1. Definition

```
typedef struct _ServerAddr{
    char *addr;                //pointer, point to some heap, store the address
    struct _ServerAddr *next;
} ServerNode, * ServerNodePtr;

typedef struct _ServerHead{
    int total;                 //total number of the address
    ServerAddrPtr next;
    ServerAddrPtr last;
}ServerHead, * ServerHeadPtr;

typedef struct _ApiPathlist{
    char *prelogin;
    char *login;
    char *querystatus;
    char *queryfddflist;
    char *updatestatus;
    char *logout;
}ApiPathList, *ApiPathListPtr;

typedef struct _ServiceInfo{
    int Protocolver;
    int stepping;
    ServerHeadPtr server;
    char *lastserver;
    char *ping;
    ApiPathListPtr apipathlist;
}ServiceInfo, *ServiceInfoPtr;
```

4.3.2. Illuminate

该结构用于存储解析 Server Information description XML 文件后的信息,在该结构中,定义了一个链表表头,用以存储<Addr>字段;



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

4.4. FDDF_List

4.4.1. Definition

```
typedef struct _FddfListNode{
    char *addr;
    struct _FddfListNode *next;
}FddfListNode, *FddfListNodePtr;
```

```
typedef struct _FddfListHead{
    int type;
    char *text;
    int total;
    int authmethod;
    int priority;
    FddfListNodePtr next;
    FddfListNodePtr last;
}FddfListHead, *FddfListHeadPtr;
```

4.4.2. Illuminate

该数据结构用于存储解析 Query_FDDF 后，服务器返回的信息。服务器返回的 FDDF_List 包括在一个条款（Item）里的所有 FDDF XML 地址信息；

FDDF XML 文件的下载地址用 FddfListNode 节点存储，整个链表有一个头结点：FddfListHead；

该头结点有二个 FddfListNodePtr 指针，一个指向下一节点，另一个指向链表的最后一个结点，此仅方便将新解析得到的地址信息存储到链表的最后；

4.5. FDDF_File

4.5.1. Definition

```
typedef struct _SegmentNode{
    int index;           //index of the segment
    unsigned long size;  //size of the segment
    char *name;          //pointer, point to some buffer,
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
//store the segment name
char *md5;           //pointer, point to some buffer,
                    //store the md5
char *crc;           //pointer, point to some buffer,
                    //store the crc
struct _SegmnetNode *next;
}SegmentNode, *SegmentNodePtr;

typedef struct _SegmentHead{
    int total;
    SegmentNodePtr next;
    SegmentNodePtr last;
}SegmentHead, *SegmentHeadPtr;

typedef struct _DatebaseInfo{
    int index;
    char * program;
    char * group;
    char * owner;
}DatebaseInfo, *DatebaseInfoPtr;

typedef struct _EyewareFDDF{
    char *name;
    unsigned long size;
    char *md5;
    char *crc;
    int type;
    int rate;
    char *displayname;
    char *description;
    char *validbeforedate;
    char *validafterwatch;
    DatebaseInfoPtr datebaseinfo;
    char *NonDefaultServer;
    int Authorizemethod;
    char *serverfilepath;
    int filesegmentnum;
}FdddfFile, *FdddfFilePtr;
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

4.5.2. Illuminate

该结构用于存储服务器返回的关于一个节目的描述 XML，该 XML 由二部分组成：

- 一、节目信息；
- 二、节目的分段信息；

因此，对于上述二部分，分别由二个结构来存储信息：

一、SegmentHead：存储分段信息，该部分信息由一个链表存储，链表有一个表头结点；

表头结点中有二个指针，一个指向链表的下一分段节点 SegmentNode，另一个指向链表的最后一个分段节点；

头结点中的二个指针是方便向链表表尾中加入新的节点；

二、节目的描述信息，由 FddfFile 存储；

对节目的描述字段，有些需要截断，比如：DisplayName，Description 等；

[注意]：

- 1、这部分的截断由解析函数完成，本文档内所涉及函数不提供截断操作；

4.6. Eyewear_ADP

4.6.1. Definition

```
typedef struct _PreLogin{
    int encrptionmethod;    // Device ID encryption method
    char *challenge;        // Challenge Data for encryption
}Prelogin, *PreloginPtr;

typedef struct _DeviceInfo{
    char *DeviceIDInt;
    char *DeivceIDApp;
    int devicestatus;
    int trigresource;
    char *SRVDateTime;
    int firewareversion;
    int hardwareversion;
    int serverinfostep;
}DeviceInfo, *DeviceInfoPtr;
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
typedef struct _Conversation{
    char *ConversationID;
    char *AuthUsername;
    char *AuthPassword;
}Conversation, *CoversatuonPtr;

typedef struct _EyewearADP{
    int Protocolver;
    int ProtocolOPC;
    PreloginPtr prelogin;
    DeviceInfoPtr device_info;
    ConversationPtr conversation;
}EyewearADP, *EyewearADPPtr;

typedef struct _SRVDeviceInfo{
    int type;    //Item Payload type
    int method;  //Authorization Method
    char * ServerInfo;  //File Path and Name (@Server)
    int version1;    //File Stepping or Firmware version
    int version2;    //Reserved number or Hardware Version
    char * Md5Num;   //Checksum (MD5)
}SRV_SvrInf,SRV_FirmSF;
typedef SRV_SvrInf *SRV_SvrInfPtr;
typedef SRV_FirmSF *SRV_FirmSFPtr;
```

4.6.2. Illuminate

该结构用于存储解析服务器与客户端交互的 CMD XML 文件中信息;

CMD XML 可以分为二部分:

- 一、固定部分, 由 <Protocol_Ver>, <Protocol_OPC>, <PreLogin>, <DeviceInfo>, <Conversation> 字段组成;
- 二、可变部分, 由 <payload> 字段组成;

因此, 对 CMD XML 的解析也需要由二个结构来存储, 本结构只对固定部分进行存储, 可变部分依具体情况解析;



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

4.7. Update_Info

4.7.1. Definition

```
typedef struct _SRVSvrInfo{  
    int version;  
    char *checksum;  
}SRVSvrInfo, *SRVSvrInfoPtr;
```

```
typedef struct _SRVFireSF{  
    int firewareversion;  
    char *firewarechecksum;  
    int hardwareversion;  
}SRVFireSF, *SRVFireSFPtr;
```

```
typedef struct _UpdateInfo{  
    SRVSvrInfoPtr srvsvrinfo;  
    SRVFireSFPtr srvfiresf;  
}UpdateInfo, *UpdateInfoPtr;
```

4.7.2. Illuminate

该结构用于存储解析 Update_Info.xml 后得到的信息，该 XML 用于存储更新固件的状态；

包括 Server Information Descriptor 和 Fireware Information 二个部分；

4.8. Device_Info

4.8.1. Definition

```
typedef struct _XmlDeviceInfo{  
    int Int;  
    int App;  
    int Hardwareversion;  
}XmlDeviceInfo, *XmlDeviceInfoPtr;
```




编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

4.8.2. Illuminate

该部分用于存储解析 Device_Info.xml 后得到的信息，该 XML 用于存储与设备相关的信息；

4.9. Resume_Info

4.9.1. Definition

```
typedef struct _ResumeInfo{  
    int type;  
    char name[MU_NAME_MAX + 1];  
}ResumeInfo, *ResumeInfoPtr;
```

```
ResumeInfo Resume[10];
```

4.9.2. Illuminate

该结构用于存储解析 Resuming.xml 后得到的信息，该 XML 用于存储正在下载，或是未下载完成的节目信息，包括节目类型和节目名称；

4.10. File_Info

4.10.1. Definition

```
typedef struct _FileInfo{  
    char *name;  
    unsigned long size;  
    char *md5;  
    char *crc;  
    int type;  
    int rate;  
    char *displayname;  
    char *description;  
    char *validbeforedate;  
    char *validafterwatch;
```



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

```
DatabaseInfoPtr databaseinfo;  
int userrate;  
int userfreq;  
}FileInfo, *FileInfoPtr;
```

4.10.2. Illuminate

该部分用于存储解析 File Description.xml 后的信息，该部分信息作为节目描述信息，在下载完成后，写入设备，与节目内容相关；

在重新开机后，需要上述信息，以确定文件的完整性，及播放时，需要得到上述各信息；

5. Operation Detail 函数细节

[注意]:

1、本文档提及的所有的创建函数在创建时，都已初始化；

5.1. FDDF_Status

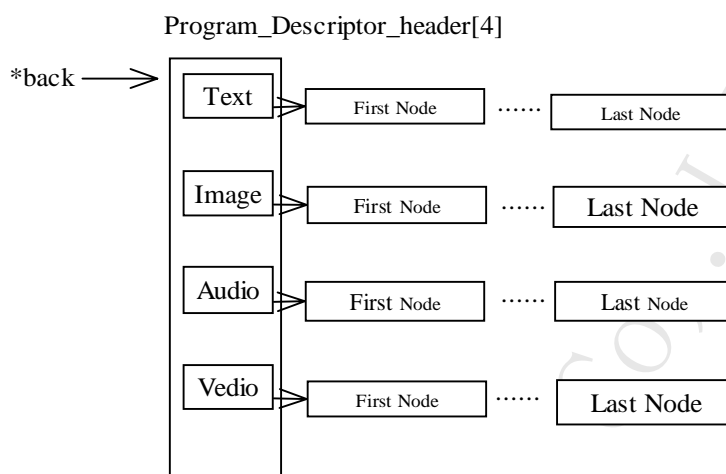
5.1.1. Create

FDDF_Status 结构中由二部分组成：头节点和普通节点。因此，在创建节点时，需要分别提供上述二种节点的创建方式；

总结构图



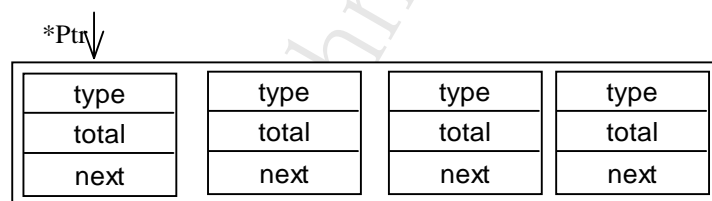
编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	



5.1.1.1. FDDF_Status Create Head

本函数在初始化时，由调用者调用，用以初始化一个全局的 FDDF 头指针，在以后的应用中，该头结点需要被清空，但是不需要被删除；

■ Head 结构图



■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusHeadCreate(FddfStatusHeadPtr *Ptr)
{
    *Ptr = (FddfStatusHeadPtr)malloc(sizeof(FddfStatusHead) * 4);
    if(NULL == *Ptr){
        Mu_ErrorPrint()
        retrain MUNBUF;
    }

    //init the head
    Mu_FddfStatusHeadInit(*Ptr);
    return MUOK;
}
```

■ 返回值



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

值	描述
MUOK	无错误
MUNBUF	无内存空间

■ 返回结构

运行后，函数在堆空间中创建以下结构，其初始值如表内示：

*Ptr↓

type=201	type=202	type=203	type=204
total=0	total=0	total=0	total=0
next=NULL	next=NULL	next=NULL	next=NULL

5.1.1.2. FDDF_Status Create Node

该节点在 XML 解析或是在 MuFTAD 程序自动下载时，均需要对其进行操作；
在 XML 解析时，需要创建、初始、删除及赋值；
在下载时，需要删除节点；

■ 结构图

type	← *Ptr
text	
size	
newer	
older	
program	
group	
owner	
prioiry	
next	

■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusNodeCreate(FddfStatusNodePtr *Ptr)
{
    int back;
    *Ptr = (FddfStatusNodePtr)malloc(sizeof(FddfStatusNode));
    if(NULL == *Ptr)
    {
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }
    back = Mu_FddfStatusNodeInit(*Ptr);

    return back;
}
```

返回值

值	描述
MUOK	无错误
MUNBUF	无内存空间

■ 返回结构

运行后，函数在堆空间中创建以下结构，其初始值如表内示：

type=0	← *Ptr
text=NULL	
size=0	
newer=0	
older=0	
program=NULL	
group=NULL	
owner=NULL	
prioiry=0	
next=NULL	

5.1.2. Init

5.1.2.1. FDDF_Status Init Head

■ 说明

在每次重新 Query_status 后，从服务器获得 XML 文件后，都需要对信令中的 2xx 类型进行解析，解析前，用于存储的链表头必须被初始化；

该函数用于清空 FDDF_Status 链表的头结点 FddfStatushead 中的值；

[注意]:

1、该函数中初始的内容不包括 next 指针所指向的链表中的节点，该函数



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

仅仅在空链表时（只有表头，无节点），被调用；

2、其节点的清除，在自动下载时，被边下载边清除；

3、FddfStatusHead 头结点创建时初始化与重用时初始化函数相同；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusHeadInit(FddfStatusHeadPtr Ptr)
{
    //check Ptr
    int i;
    for(int i= 0; i<4; i++){
        if(NULL = Ptr){
            Mu_ErrorPrint();
            return MUEERO;        }

        Ptr->type = 201 + i;
        Ptr->total = 0;
        Ptr->next = NULL;

        Ptr ++;
    }

    return MUOK;
}
```

5.1.2.2. FDDF_Status Init Node

■ 说明

每创建一个新的节点后，都必须初始化其值；

[注意]:

1、清空 FDDF_Status 链表中的节点的信息；

2、区别清空其内容（初始优）与删除；

3、其在整个解析过程中不会被重用，保存在创建时初始化；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusNodeInit(FddfStatusNodePtr Ptr)
```



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

```
{  
    Ptr->type = 0;  
    Ptr->size = 0;  
    Ptr->newer = 0;  
    Ptr->older = 0;  
  
    Ptr->text = NULL;  
    Ptr->program = NULL;  
    Ptr->group = NULL;  
    Ptr->owner = NULL;  
    Ptr->priority = 0;  
    Ptr->next = NULL;  
  
    return MUOK;  
}
```

5.1.3. Insert

■ 说明

将 FDDF_Status 节点插入到链表中时，按节点中 priority 字段安排插入点。
将链表维护成一个有序链；

[注意]:

- 1、Head 为结构数组的首地址；
- 2、插入时，需要按待插入节点的类型进行链表选择（从四个链表头中选择一个表头）；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusNodeInsert (FddfStatusHeadPtr Head, FddfStatusNodePtr Node)  
{  
    FddfStatusNodePtr back = NULL;  
  
    //find the list header  
    Head += (Node->type-200);  
    FddfStatusNodePtr Primer = Head->next;  
  
    if(NULL == Primer)  
        Head->next = Node;
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
while((Primer != NULL) && (Primer->priority > Node->priority)){  
    back = Primer;  
    Primer = Primer->next;  
}  
  
Node->next = Primer;  
back->next = Node;  
  
Head->total ++;  
return MUOK;  
}
```

5.1.4. Delete

■ 说明

删除链表中的内容时，包括删除头结点和普通节点，在本项目中，头结点作为全局值放在静态区，对此不进行删除操作；

对普通节点，需要进行删除操作；

[注意]:

- 1、该项目中，不需要提供对整个链表的删除功能。因为节点间是相互独立的；
- 2、删除节点时，应该优先释放结构中指针所指的内存区域，否则会导致内存泄露；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusNodeDelete(FddfStatusNodePtr Node)  
{  
    FddfStatusNodePtr Primer = Head->next;  
    FddfStatusNodePtr back = NULL;  
  
    while((Primer != NULL) && (Primer != Node)){  
        back = Primer;  
        Primer = Primer->next;  
    }  
}
```




编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
if(Primer == NULL){
    Mu_ErrorPrint();
    return MUEERO;
}

back->next = Node ->next;
Mu_Free(Node->text);
Mu_Free(Node->Program);
Mu_Free(Node->group);
Mu_Free(Node->owner);

free(Node);
return MUOK;
}
```

5.1.5. Copy

■ 说明

该结构体内的拷贝不需要涉及头节点内信息的拷贝；

XML 解析时，我们需要将解析的值拷贝到节点中去或是分配内存空间，以存储相关信息；

[注意]:

- 1、拷贝时，用到了宏定义；
- 2、拷贝对整型，字符串采用不同的存储方式。对整型，直接转换后，赋给结构体内成员；对字符串，分配动态空间后，由结构体成员保存指针；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfStatusNodeStrncpy(FddfStatusNodePtr Node,
                             const char *string, const char *name)
{
    if((NULL == string)|| (NULL == name) || (NULL == Node))
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUEERO;
    }
}
```



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

```
Mu_StrncpyInt(Node->type, string, name, "Type");
Mu_StrncpyStr(Node->text, string, name, "Text");
Mu_StrncpyInt(Node->size, string, name, "Size");
Mu_StrncpyInt(Node->newer, string, name, "Dat1");
Mu_StrncpyInt(Node->older, string, name, "Dat2");
Mu_StrncpyStr(Node->program, string, name, "Dat3");
Mu_StrncpyStr(Node->group, string, name, "Dat4");
Mu_StrncpyStr(Node->owner, string, name, "Dat5");
Mu_StrncpyInt(Node->priority, string, name, "Dat6");

return MUOK;
}
```

5.2. DIR_Status

■ 说明

DIR_Status 结构由三部分组成：

1、链表表头结构数组；

可以参考 FDDF_Staus 中的结构组成，它们是一种类型的节点所组成的链表的表头，四个类型：401、402、403、404；

2、链表节点；

链表节点表示具体的一个条款（Item），它是一种类型节点的单独个体。在一个条款里，包含许多不确定的地址；

所包含的地址用地址链表来存储；

链表节点是这些地址节点的头节点；

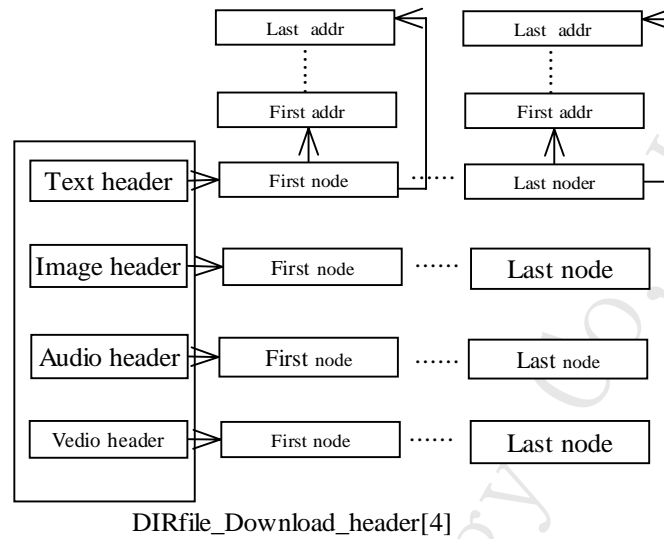
3、地址节点；

如上所述；

■ 结构图



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

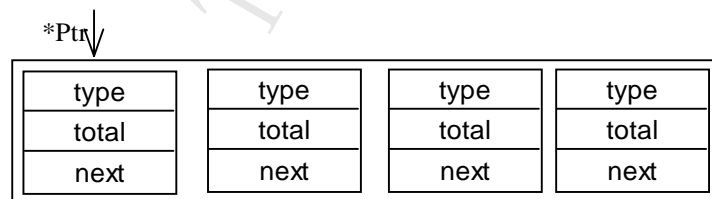


5.2.1. Create

该结构的创建不仅包括 `DirStatusHead` 数组的创建、还包括 `DirStatusNode`、`DirDownloadNode` 的创建；

5.2.1.1. DIR_Status Create Head

■ 结构图



■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusHeadCreate(DirStatusHeadPtr *Ptr)
{
    *Ptr = (DirStatusHeadPtr)malloc(sizeof(DirStatusHead) * 4);
    if(NULL == *Ptr){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

    //init head
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

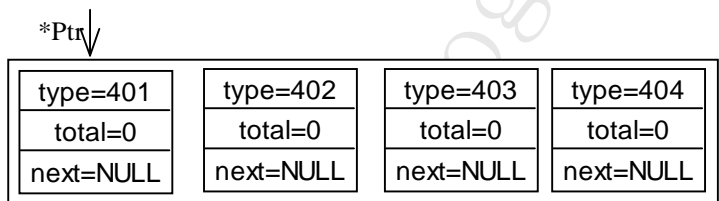
```
Mu_DirStatusHeadInit(*Ptr);  
return MUOK;  
}
```

■ 返回值

值	描述
MUOK	无错误
MUNBUF	无内存空间

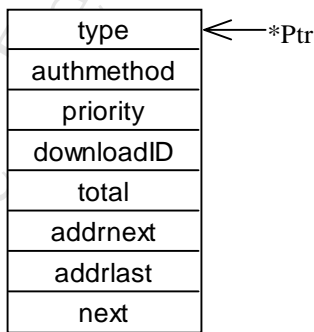
■ 返回结构

运行后，函数在堆空间中创建以下结构，其初始后，值如图所示：



5.2.1.2 Dir_Status Create Node

■ 结构图



■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusNodeCreate(DirStatusNodePtr *Ptr)  
{  
    int back;  
    *Ptr = (DirStatusNodePtr)malloc(sizeof(DirStatusNode));  
    if(NULL == *Ptr){  
        Mu_ErrorPrint();  
        return MUNBUF;  
    }  
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

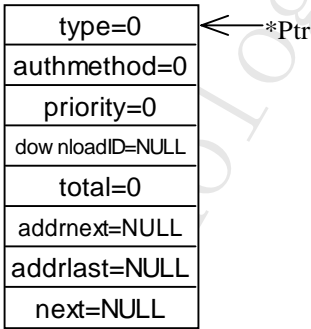
```
back = Mu_DirStatusNodeInit(*Ptr);  
return back;  
}
```

■ 返回值

值	描述
NO_MUERROR	无错误
MUERROR_BUFFER_EMPTY	无内存空间

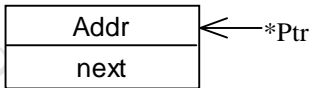
■ 返回结构

运行后，函数在堆栈中创建以下结构，其初始后，值如图示：



5.2.1.3. DIR_Status Addr Create

■ 结构图



■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusAddrCreate(DirDownloadAddrPtr *Ptr)  
{  
    int back;  
    *Ptr = (DirDownloadAddrPtr)malloc(sizeof(DirDownloadAddr));  
    if(NULL == *Ptr){  
        Mu_ErrorPrint();  
        return MUNBUF;  
    }  
  
    back = Mu_DirDownloadAddrInit(*Ptr);  
    return back;  
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

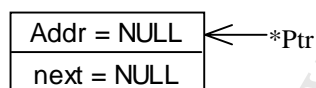
}

■ 返回值

值	描述
MUOK	无错误
MUNBUF	无内存空间

■ 返回结构

运行后，函数在堆中创建以下结构，其初始后，值如图示：



5.2.2. Init

对于每一个创建的结点，均需要进行初始化，因此必须提供三类初始化函数；

5.2.2.1. DIR_Status Head Init

■ 说明

初始化结构数组；

[注意]：

1、DirStatusHead 头结点创建时初始化与重用时初始化函数相同；

■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusHeadInit(DirStatusHeadPtr Ptr)
{
    for(int i= 0; i<4; i++){

        if(NULL = Ptr){
            Mu_ErrorPrint();
            return MUEERO;
        }

        Ptr->type = 401 + i;
        Ptr->total = 0;
        Ptr->next = NULL;
```



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

```
        Ptr ++;  
    }  
  
    return MUOK;  
}
```

5.2.2.2. DIR_Status Node Init

■ 说明

初始化节点;

■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusNodeInit(DirStatusNodePtr Ptr)  
{  
    if(NULL == Ptr)  
    {  
        Mu_ErrorPrint();  
        return MUNNOD;  
    }  
    Ptr->type = 0;  
    Ptr->authmethod = 0;  
    Ptr->priority = 0;  
    Ptr->DownloadID = NULL;  
    Ptr->total = 0;  
    Ptr->addrnext = NULL;  
    Ptr->addrlast = NULL;  
    Ptr->next = NULL;  
  
    return MUOK;  
}
```

5.2.2.3. DIR_DownloadAddr Init

■ 说明

初始化地址节点;

■ 伪代码



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
int Mu_DirDownloadAddrInit(DirDownloadAddrPtr Ptr)
{
    if(NULL == Ptr){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }

    Ptr->addr= NULL;
    Ptr->next = NULL;

    return MUOK;
}
```

5.2.3 Insert

在解析 XML 中的 4xx 内容时，需要考虑到二类节点的插入操作：
一类是一个 Item 节点插入到其链表中去，同 2xx 节点内容的存储；
另一类是地址节点插入到地址链表中去，按解析优先顺序存储；

5.2.3.1. DIR_Status Node Insert

参考 5.2.2.1

5.2.3.2.DIR_Status Addr Insert

■ 说明

将解析得到的地址节点存储到地址链表中去，存储时将新解析的节点放入链表尾部；

在其头结点中，提供尾指针，方便插入；

■ 伪代码

```
int Mu_DirDownloadAddrInsert(DirStatusNodePtr Node, DirDownloadAddrPtr addr)
{
    if((NULL == Node) || (NULL == addr))
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }
}
```




编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
}  
if(NULL == Node->addrlast)  
{  
    Node->addrnext = addr;  
    Node->addrlast = addr;  
    return MUOK;  
}  
Node->addrlast->next = addr;  
Node->addrlast = addr;  
Node->total ++;  
  
return MUOK;  
}
```

5.2.4. Delete

在本项目中，对节点的删除有二种情况：

1、当一个地址节点上的内容下载完成，需要从地址链表中删除相应节点；

下载是从地址链表的头节点开始依次下载的，因此这种情况下的删除也是按这种方式进行的；

每次删除一个地址节点；

2、若在解析地址节点时出错，那么需要删除整修链表，但是并不删除其头结点；

一次删除所有的节点，一个链表中，除表头的所有节点；

3、当一个地址链表中所有地址处的内容均被下载完成后，需要删除其头结点，也就是 DirStatuseNode 节点；

一次删除一个 DirStatusNode 节点；

5.2.4.1. DIR_Status Addr Delete one

■ 说明

从头结点的 next 指针所指开始删除，一次删除一个节点；

[注意]：

1、应该先释放地址节点中所指向的地址内存(addr)，然后再释放地址节点本身；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

■ 伪代码

```
int Mu_DirDownloadAddrDeleteone(DirStatusNodePtr Node)
{
    DirDownloadAddrPtr address = NULL;

    if((address= Node->addrnext) == NULL)
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }
    Node->addrnext = address->addrnext;

    if(address == Node->addrlast)
        Node->addrlast = NULL;

    Mu_Free(address->addr);

    free(address);

    return MUOK;
}
```

5.2.4.2. DIR_Status Addr Delete List

■ 说明

从头结点的 next 指针所指开始删除，一次删除链表中，除头结点外的所有节点；

[注意]:

1、应该先释放地址节点中所指向的地址内存(addr)，然后再释放地址节点本身；

■ 伪代码

```
int Mu_DirDownloadAddrDeleteList(DirStatusNodePtr Node)
{
    DirDownloadAddrPtr address = NULL;

    while(Node->addrnext != NULL){
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
if((address= Node->addrnext) == NULL)
{
    Mu_ErrorPrint();
    return MUNNOD;
}
Node->addrnext = address->addrnext;

if(address == Node->addrlast)
    Node->addrlast = NULL;

    Mu_Free(address->addr);
    free(address);
}
return MUOK;
}
```

5.2.4.3. DIR_Status Node Delete

■ 说明

删除一个 item 元素信息结点 DriStatusNode;

[注意]:

1、实现中调用 *Mu_DirDownloadAddrList* 函数释放一个地址链表;

■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusNodeDelete(DirStatusHeadPtr Head, DirStatusNodePtr Node)
{
    Head += (Node->type -400);

    DirStatusNodePtr Primer = Head->next;
    DirStatusNodePtr back = NULL;

    while((Primer != NULL) && (Primer != Node)){
        back = Primer;
        Primer= Primer->next;
    }

    if(Primer == NULL){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
}

back->next = Node ->next;
Mu_DirDownloadAddrDeleteList(Node);

Mu_Free(Node->downloadID);
free(Node);
return MUOK;
}
```

5.2.5. Copy

XML 解析过程中，需要将所解析的信息存储到相关结构中去，在本结构中，对该结构的赋值操作可分为二种：

1、拷贝到 DirStatusNode 节点

这些节点中维护着一个条款(Item)中的公有消息；

2、拷贝到地址节点

这些节点中仅仅保存一个地址信息；

5.2.5.1. Dir_Status Node Copy

■ 说明

将一个条款中的公有消息存储到 DirStatusNode 节点中；

■ 伪代码

```
int Mu_DirStatusNodeStrncpy(DirStatusNodePtr Node,
                             const char *string, const char *name)
{
    if((NULL == string)|| (NULL == name) || (NULL == Node))
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }

    Mu_StrncpyInt(Node->type, string, name, "Type");
    Mu_StrncpyInt(Node->authmethod, string, name, "Dat1");
    Mu_StrncpyInt(Node->priority, string, name, "Dat2");
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
Mu_StrncpyStr(Node->DownloadID, string, name, "Dat3");  
  
return MUOK;  
}
```

5.2.5.2. Dir_Download Addr Copy

■ 说明

将一个条款中的公有消息存储到 DirDownloadAddr 节点中；

■ 伪代码

```
int Mu_DirDownloadAddrStrncpy(DirDownloadAddrPtr Node, char *string)  
{  
    if((NULL == string) || (NULL == Node))  
    {  
        Mu_ErrorPrint();  
        return MUNNOD;  
    }  
  
    if(NULL == (Node->addr = malloc(strlen(string) + 1)))  
    {  
        Mu_ErrorPrint();  
        return MUEERO;  
    }  
    memset(Node->addr, 0, strlen(string)+1)  
    strncpy(Node->addr, string, strlen(string));  
  
    return MUOK;  
}
```

5.3. Service_Info

■ 说明

Service_Info 结构大体由二部分组成：

1、ApipathList

该结构内存储了服务器提供的可访问的接口，接口函数名称全部存储于动态



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

内存区；

2、ServerHead

该结构体是一个服务器地址的链表表头，在协议中，服务器的地址个数是不确定的；

该头结点中提供二个节点指针，一个指向链表首，另一个指向链表尾节点；

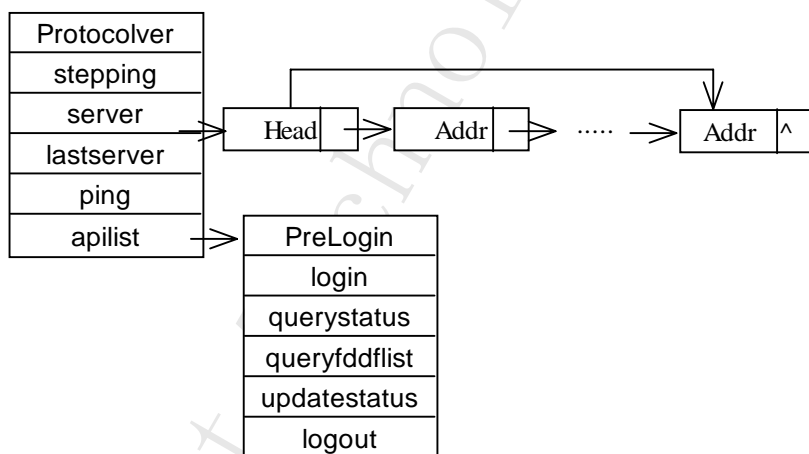
[注意]:

1、《MuFTAD 需求文档中》对地址存储结构设计为循环链表，具体设计时，仍采用单向链表存储；

2、新建地址节点插入链表表尾；

3、该结构不会在整个下载过程中重复解析，它只会在开机时，一次性解析出所有信息，存储于动态内存区，方便以后的使用；

■ 结构图



5.3.1. Create

因为该结构由 **Server** 链表和 **ApiPathlist** 结构结成，所以，在创建该结构时，应该一并创建该信息；

但是对于地址结点，必须提供创建函数，方便解析时动态地创建节点；

5.3.1.1. ServiceInfo Create

■ 说明



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

创建 ServiceInfo 结构，包括 ServerHead 和 ApiPathList 结构；

■ 伪代码

```
int Mu_ServiceInfoCreate(ServiceInfoPtr *Ptr)
{
    ServerHeadPtr head = NULL;
    ApiPathListPtr api = NULL

    head = (ServerHeadPtr)malloc(sizeof(ServerHead));
    if(NULL == head){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }

    api = (ApiPathListPtr)malloc(sizeof(ApiPathList));
    if(NULL == api){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

    *Ptr = (ServiceInfoPtr)malloc(sizeof(ServiceInfo));
    if(NULL == *Ptr){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

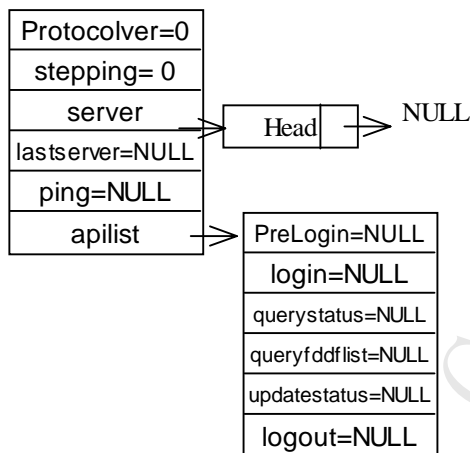
    (*Ptr)->server = head;
    (*Ptr)->apipathlist = api;

    Mu_ServiceInfoInit(*Ptr);
    return MUOK;
}
```

■ 创建后的结构



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	



5.3.1.2. ServerNode Create

■ 说明

在解析 server Information Description 时，需要动态地创建服务器地址节点，以存储服务器地址；

■ 伪代码

```
int Mu_ServerNodeCreate(ServerNodePtr *Node)
{
    *Node = (ServerNodePtr)malloc(sizeof(ServerNode));

    if(NULL == *Node){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

    Mu_ServerNodeInit(*Node);

    return MUOK;
}
```

5.3.2. Init

由于 Service_Info 结构分为二部分组成，所以必须相应地提供二个初始化函



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

数;

5.3.2.1. Service_Info Init

■ 说明

初始化 Service Info 结构中的所有项, 包括 ServerHead 头结点和 ApiPathList 结构;

该结构不会被重用, 在整个过程中 Sever Information Descriptor 只会被调用一次, 所以该函数可以被忽略;

[注意]:

1、DirStatusHead 在设计时不考虑被重用问题;

■ 伪代码

```
int Mu_ServiceInfoInit(ServiceInfoPtr Ptr)
{
    //Init
    Ptr->Protocolver = 0;
    Ptr->stepping = 0;
    Ptr->lastserver = NULL;
    Ptr->ping = NULL;

    //ServerHead Head
    Ptr->server->total = 0;
    Ptr->server->next = NULL;
    Ptr->server->last = NULL;

    //ApiPathList
    Ptr->apipathlist->prelogin = NULL;
    Ptr->apipathlist->login = NULL;
    Ptr->apipathlist->querystatus = NULL;
    Ptr->apipathlist->updatestatus = NULL;
    Ptr->apipathlist->queryfddflist = NULL;
    Ptr->apipathlist->logout = NULL;

    return MUOK;
}
```



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

5.3.2.2. Server Node Init

■ 说明

该节点用于存储 Server Information Description XML 文件中的 addr 字段信息；

■ 伪代码

```
int Mu_ServerNodeInit(ServerNodePtr Ptr)
{
    Ptr->addr = NULL;
    Ptr->next = NULL;
    return MUOK;
}
```

5.3.3. Insert

■ 说明

该函数的功能是将解析出来的地址直接点加入到链表中去；

[注意]:

1、加入地址链表的顺序按解析顺序完成，解析出的值加入到链表的尾部；

■ 伪代码

参考 5.2.3.2.DIR_Status Addr Insert

5.3.4. Delete

在本项目中，该 XML 文件解析，及整个应用中，均不会涉及到删除函数。因此文档省略该部分；

5.3.5. Copy

将从 Server Information Description XML 文件中解析的值存储入 Service_info 结构中的相应项中；

按该结构中的类型组成，以及我们创建的节点，我们需要创建二个拷贝函数；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

[注意]:

1、在解析 *Server Information Description* 时, 需要区分 *addr* 字段与非 *addr* 字段;

5.3.5.1.Service_Info Copy

■ 说明

从 *Server Information Description* XML 文件中解析的非 *addr* 字段值存储入 *ServiceInfo* 结构中的相应项中;

■ 伪代码

```
int Mu_ServiceInfoStrncpy(ServiceInfoPtr Ptr, const xmlChar *string, const xmlChar
*name)
{
    if((NULL == string)|| (NULL == name) || (NULL == Node))
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }

    Mu_StrncpyInt(Ptr->Protocolver, string, name, "Protocol_Ver");
    Mu_StrncpyInt(Ptr->stepping, string, name, "Stepping");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->ping, string, name, "Ping");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->lastserver, string, name, "Last");

    Mu_StrncpyStr(Ptr->apipathlist->prelogin, string, name, "Pre_Login");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->apipathlist->login, string, name, "Login");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->apipathlist->querystatus, string, name, "Query_Status");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->apipathlist->queryfddflist,
        string, name, "Query_FDDF_List");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->apipathlist->updatestatus, string,name,"Update_Status");
    Mu_StrncpyStr(Ptr->apipathlist->logout, string, name, "Logout");

    return MUOK;
}
```

5.3.5.2. ServerNode Copy



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

■ 说明

将从 Server Information Description XML 文件中解析的 [addr](#) 字段值存储入 ServerNode 结构中的相应项中；

■ 伪代码

```
int Mu_ServerNodeStrncpy(ServerNodePtr Ptr, const xmlChar *string, const xmlChar *name)
{
    if((NULL == string)|| (NULL == name) || (NULL == Ptr))
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }

    Mu_StrncpyStr(Ptr->addr, string, name, "Addr");

    return MUOK;
}
```

5.4. FDDF_List

■ 说明

在设备访问服务器的 query_Status API 后，得到了 2xx 类节目的总体信息，但是不包括详细的 FDDF XML 文件。

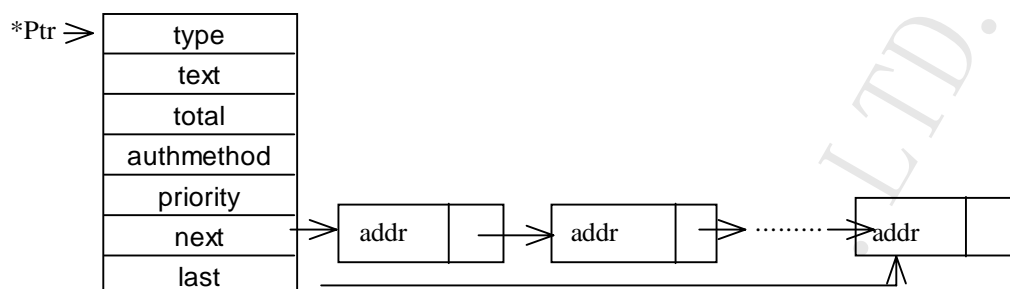
根据 query_Status 后得到的信息，访问服务器，得到相关节目的 FDDF List，也即 FDDF XML 文件的下载地址。

对应于一个条款 Item，可能包含多个下载地址，并且地址在 XML 文件中的元素名是可变的，因此采用单独的数据结构来存储该地址；

■ 结构图



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	



5.4.1. Create

FDDF_List 由二部分组成，FddfListHead 和 FddfListNode；

FddfListHead 对应于上述链表的头部结点，而 FddfListNode 则对应于普通节点，用于存储 FDDF XML 文件的下载路径；

因此在创建该结构的节点时，需要提供二种类型结构的创建函数；

5.4.1.1. FDDF_List Head Create

■ 说明

新节点在被创建时，会被初始化，该节点应该被存储在动态存储区，在整个下载过程中，不会被删除；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfListHeadCreate(FddfListHeadPtr *Ptr)
{
    *Ptr = (FddfListHeadPtr)malloc(sizeof(FddfListHead));
    if(NULL == *Ptr){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }
    //Init
    (*Ptr)->type = 0;
    (*Ptr)->text = NULL;
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
(*Ptr)->total = 0;
(*Ptr)->authmethod= 0;
(*Ptr)->priority = 0;
(*Ptr)->next = NULL;
(*Ptr)->last = NULL;

return MUOK;
}
```

■ 创建后的结构

*Ptr ➤	type=0
	text=NULL
	total=0
	authmethod=0
	priority=0
	next=NULL
	last=NULL

5.4.1.2. FDDF_List Node Create

```
int Mu_FddfListNodeCreate(FddfListNodePtr *Ptr)
{
    参考 5.2.1.3.
    //Mu_FddfListNodeInit(*Ptr);
}
```

5.4.2. Init

该结构由二个部分组成，因此需要提供二个单独的初始化函数以完成相应工作；

5.4.2.1. FDDF_List Head Init

■ 说明

该函数用于初始化该结构的头部结点，在每次解析 FDDF List XML 文件时，都会调用此函数初始化该结构；

[注意]:



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

- 1、FddfListHead 在整个过程中会被多次使用，头结点需要被重新初始化；
- 2、FddfListHead 重新初始化与创建时初始化是**不相同的**；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfListHeadInit(FddfListHeadPtr Ptr)
{
    Ptr->type = 0;
    Mu_Free(Ptr->text);
    Ptr->total = 0;
    Ptr->authmethod = 0;
    Ptr->priority = 0;
    Ptr->next = NULL;
    Ptr->last = NULL;

    return MUOK;
}
```

5.4.2.2. FDDF_List Node Init

■ 说明

该函数用于初始化 FDDF XML 文件在服务器上的路径消息，在存储时需要单独创建节点以存储该信息；

在每个节点被创建时，均需要被初始化；

[注意]:

- 1、FddfListNode 在整个过程中不会被重用，只存在创建时初始化的情况；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfListNodeInit(FddfListNodePtr Ptr)
{
    参考 5.3.2.1.或是 5.3.2.3.
}
```

5.4.3. Insert

■ 说明



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

对于每一个 FDDF_List 节点，在创建并被赋值后，需要插入到链表中去；

[注意]:

1、该链表按解析顺序排列，即按解析出的信息依次添加到链表的尾部；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfListNodeInsert(FddfListHeadPtr Head, FddfListNodePtr Node)
```

```
{
```

参考 5.2.3.2.

[注意]:

1、虽然本函数提供了 Head 指针，但是其是为了同其他函数相统一，在使用时，Head 指针将会是一个全局变量；

```
}
```

5.4.4. Delete

■ 说明

对于本结构，只涉及到地址节点的删除，本且，执行删除操作时，均从链表表头开始删除；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfListNodeDelete(FddfListHeadPtr Head)
```

```
{
```

参考 5.2.4.1.

```
}
```

5.4.5. Copy

本结构中存在二种类型的节点，因此在解析 FDDF List XML 文件时，需要提供二种类型的数据拷贝函数，以将信息存储到相应的子项中；

5.4.5.1. FDDF_List Head Copy

■ 说明



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

该函数将 FDDF List XML 文件<payload>字段中的一些公共信息，存储到头节点中；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfLisitHeadStrncpy(FddfListHeadPtr Head, const char *sring, const char *name)
{
    参考 5.3.5.1.
}
```

5.4.5.2. FDDF_List Node Copy

■ 说明

该函数将 FDDF List XML 文件<payload>字段中的路径信息，存储到节点中；

■ 伪代码

```
int Mu_FddfListNodeStrncpy(FddfListNodePtr Node, char *string, char *name)
{
    参考 5.3.5.2.
}
```

5.5. FDDF_File

■ 说明

定义的结构用于存储，从 FDDF 中解析出的关于节目的信息，这个 XML 文件从服务器获得，Device 只有在取得该 XML 文件，并解析出其中的信息后，才可以下载该文件所描述的节目；

FDDF 分为二个部分：

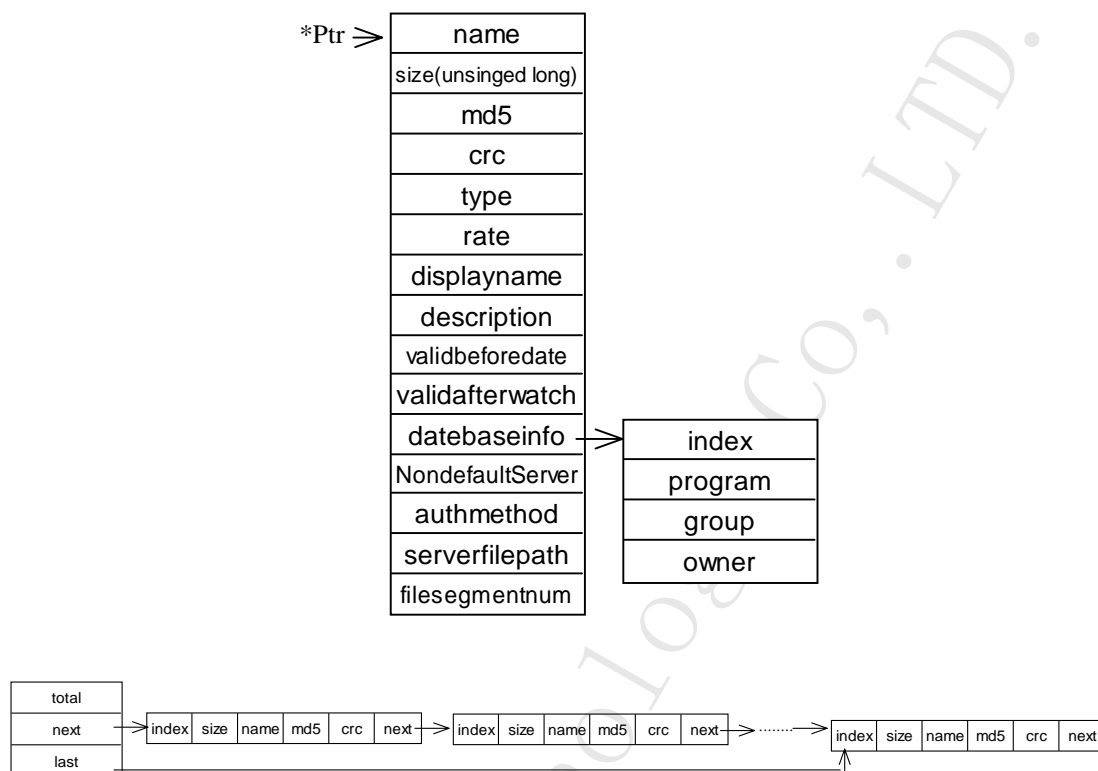
一部分为节目整体描述性信息，该信息由结构体 FddfFile 定义；

另一部分为节目的分段信息，该部分由以单独的结构体 SegmentHead 为头结点的链表存储，该部分还包括分段节点 SegmentNode；

■ 结构图



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	



5.5.1. Create

节点的创建分为二个部分：

一、节目总体信息描述结构 `FddffFile` 的创建，该结构在整个软件工作过程中被置为全局变量，会被多次重新初始化；

二、节目分段信息 `SegmentHead` 与 `SegmentNode` 结构的创建，在工作过程中，`SegmentHead` 会被置为全局变量，并且会被多次初始化；

5.5.1.1. FddffFile Create

■ 说明

用于存储 `FDDF XML` 文件中关于一个节目的整体性描述信息，这部分信息会因不同节目而导致内容的不一样，因此会涉及到多次初始化；

■ 伪代码

```
int Mu_FddffFileCreate(FddffFilePtr *Ptr)
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
{

    DatabaseInfoPtr database = NULL;
    database = (DatabaseInfoPtr)malloc(sizeof(DatabaseInfo))
    if(NULL == database){
    {
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

    *Ptr = (FddFilePtr)malloc(sizeof(FddFile));
    if(NULL == *Ptr){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

    (*Ptr)->databaseinfo = database;

    //init
    (*Ptr)->name = NULL;
    (*Ptr)->size = 0;
    (*Ptr)->md5 = NULL;
    (*Ptr)->crc = NULL;
    (*Ptr)->type = 0;
    (*Ptr)->rate = 0;
    (*Ptr)->displayname = NULL;
    (*Ptr)->description = NULL;
    (*Ptr)->validbeforedate = NULL;
    (*Ptr)->description = NULL;
    (*Ptr)->nondefaultserver = NULL;
    (*Ptr)->authmethod = 0;
    (*Ptr)->serverfilepath = NULL;
    (*Ptr)->filesegmentnum = 0;

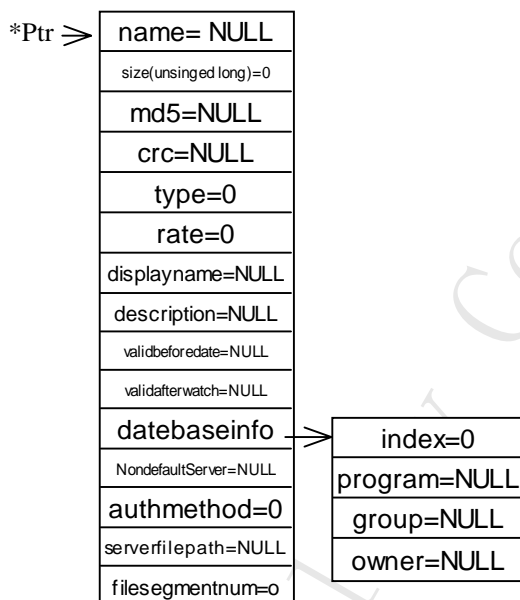
    database->index = 0;
    database->program = NULL;
    database->group = NULL;
    database->owner = NULL;

    return MUOK;
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

■ 创建的结构



5.5.1.2. SegmentHead Create

■ 说明

用于维护一个存储节目的所有分段信息的链表，该表头结构包含二个指针，分别指向下一个分段信息结构和最后一个分段信息结构；

该头结点 `SegmentHead` 被存放于动态存储区，并且被设置为全局变量，在整个工作过程中，需要被多次初始化；

[注意]:

- 1、该节点被重复初始化时，该链表中的节点都应该已经被释放；
- 2、该节点被重复初始化时，函数相同；

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentHeadCreate(SegmentHeadPtr *Ptr)
{
    *Ptr = (SegmentHeadPtr)malloc(sizeof(SegmentHead));

    if(NULL == *Ptr){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
//init  
Mu_SegmentHeadInit(*Ptr);  
return MUOK;  
  
}
```

■ 创建后的结构

total=0
next=NULL
last=NULL

5.5.1.3. SegmentNode Create

■ 说明

用于存储一个节目的所有分段信息；

该节点只会被初始化一次，每次都是新建该节点时初始化；

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentNodeCreate(SegmentNodePtr *Ptr)  
{  
    *Ptr = (SegmentNodePtr)malloc(sizeof(SegmentNode));  
  
    if(NULL == *Ptr){  
        Mu_ErrorPrint();  
        return MUNBUF;  
    }  
  
    //init  
    Mu_SegmentNodeInit(*Ptr);  
    return MUOK;  
}
```

■ 创建后的结构

index=0	size=0	name=NULL	md5=NULL	crc=NULL	next=NULL
---------	--------	-----------	----------	----------	-----------



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

5.5.2. Init

根据上述说明，整个结构分为三个部分组成，因此需要相应的函数来初始化结点；

5.5.2.1. Fddffile Init

■ 说明

该结构被申明为一个指针型全局变量，在创建时会被初始化，在以后重复使用时，仍需要将其进行初始化，但是这二次的初始化函数是不相同的；

[注意]:

1、不要释放 *DatabaseInfo* 结构;

■ 伪代码

```
int Mu_FddffileInit(FddffilePtr Ptr)
{
    Mu_Free(Ptr->name);
    Ptr->size = 0;
    Mu_Free(Ptr->md5);
    Mu_Free(Ptr->crc);
    Ptr->type = 0;
    Ptr->rate = 0;
    Mu_Free(Ptr->displayname);
    Mu_Free(Ptr->description);
    Mu_Free(Ptr->validbeforedate);
    Mu_Free(Ptr->description);
    Mu_Free(Ptr->nondefaultserver);
    Ptr->authmethod = 0;
    Mu_Free(Ptr->serverfilepath);
    Ptr->filesegmentnum = 0;

    Ptr->databaseInfo->index = 0;
    Mu_Free(Ptr->databaseinfo->program);
    Mu_Free(Ptr->databaseinfo->group);
    Mu_Free(Ptr->databaseinfo->owner);

    return MUOK;
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

5.5.2.2. SegmentHead Init

■ 说明

该函数用于初始化分段链表的表头结点，该表头也被申明为一个指针型的 SegmentHead 结构，在创建时，或是在被重用前，均需要被初始化；

[注意]:

1、虽然该结构在创建时，在被重用时，均需要被初始化，但是二种情况下，所使用的初始化函数是相同的；

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentHeadInit(SegmentHeadPtr Ptr)
{
    Ptr->total = 0;
    Ptr->next = NULL;
    Ptr->last = NULL;

    return MUOK;
}
```

5.5.2.3. SegmentNode Init

■ 说明

该函数用于初始化链表节点，该节点中存储着节目的分段信息，该函数在创建新的节点时被用来初始化结构内的值；

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentNodeInit(SegmentNodePtr Ptr)
{
    Ptr->index = 0;
    Ptr->size = 0;
    Ptr->name = NULL;
    Ptr->md5 = NULL;
    Ptr->crc = NULL;
    Ptr->next = NULL;
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
    return MUOK;  
}
```

5.5.3. Insert

■ 说明

对于每一个 SegmentNode 节点，在创建后，都应该插入到以 SegmentHead 为首结点的链表中去；

链表是以解析顺序来维护的，对每个新建的结点，都被放到链表的最尾部，不需要进行额外的排序；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentNodeInsert(SegmentHeadPtr Head, SegmentNodePtr Node)
{
```

参考 5.4.3.

[注意]:

1、虽然本函数提供了 *Head* 指针，但是其是为了同其他函数相统一，在使用时，*Head* 指针将会是一个全局变量；

```
}
```

5.5.4. Delete

■ 说明

对于本章节中所述的节点，只有分段节点会在使用过程中被释放掉；

释放时是从头结点开始的，考虑到后期下载时使用多线程，该链表在整个节目下载完成或是下载失败后，将整个链表一并删除；

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentNodeDelete(SegmentHeadPtr Head)
{
```

参考 5.2.4.2.

[注意]:

1、本函数执行的时间；

```
}
```

5.5.5. Copy

本章节涉及到的结构由二部分组成，在进行 XML 解析时，需要保存获得的值，因此需要二个函数对结构进行赋值。

[注意]:

1、结构中的 *size* 字段是 *unsigned long* 类型；

5.5.5.1. Fddffile Copy



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

■ 说明

将解析得到的节目整体描述信息存入 FddFile 结构中，对于字符串信息，需要分配动态内存区域以存储；

■ 伪代码

```
int Mu_FddFileStrncpy(FddFilePtr Ptr, const xmlChar *string, const xmlChar *name)
{
    参考 5.3.5.1.
    [注意]:
    1、结构中的 size 字段设置为 unsigned long 类型，格式转换时需要特别注意；
}
```

5.5.5.2. SegmentNode Copy

■ 说明

将解析得到的分段信息存入 SegmentNode 结构中，对于字符串信息，需要分配动态内存区域以存储；

■ 伪代码

```
int Mu_SegmentNodeStrncpy(SegmentNodePtr Ptr, const xmlChar *string, const xmlChar *name)
{
    参考 5.3.5.1.
    [注意]:
    1、结构中的 size 字段设置为 unsigned long 类型，格式转换时需要特别注意；
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

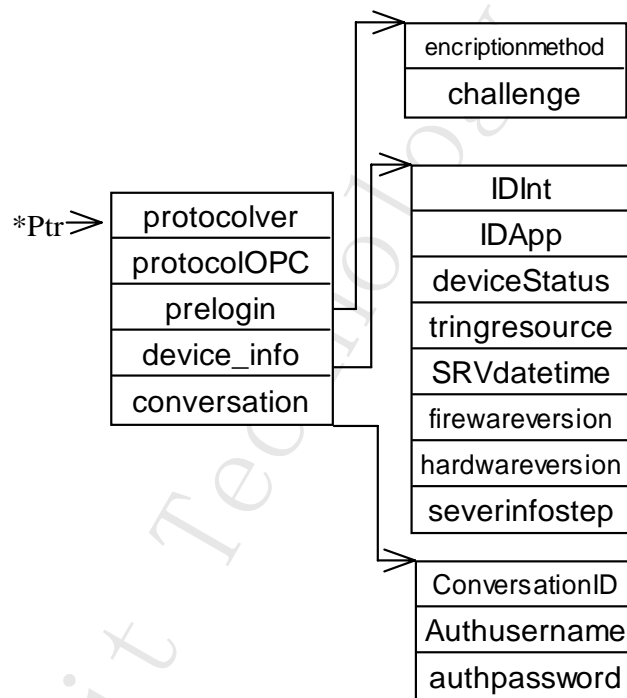
5.6. Eyewear_ADP

■ 说明

Eyewear_ADP 是用于存储解析 CMD XML 中的内容，CMD XML 是 Device 与服务器交互时使用的信令的一部分，其包含除<payload>字段外的所有字段；

Eyewear_ADP 由三个结构体构成，按元素进行分类；

■ 结构图



5.6.1. Create

■ 说明

结构创建时，在动态内存区域申请区域存储该结构所有的项，并对其初始化，由于该结构在整个运行过程中，是重复利用的，每次使用时，需要对其进行初始化；

软件将会使用全局 EyewearADP 指针指向该区域；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

■ 伪代码

```
int Mu_EyewearADPCreate(EyewearADPPtr *Ptr)
{
    PreLoginPtr Pre_log = NULL;
    DeviceInfoPtr device = NULL;
    ConversationPtr conv = NULL;

    Pre_log = (PreLoginPtr)malloc(sizeof(PreLogin));
    if(NULL == Pre_log){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }

    //init
    Pre_log->encryptionmethod = 0;
    Pre_log->challenge = NULL;

    device = (DeviceInfoPtr)malloc(sizeof(DeviceInfo));
    if(NULL == device){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }
    //init
    device->IDInt = NULL;
    device->App = NULL;
    device->devicestatus = 0;
    device->trigsource = 0;
    device->SRVdatetime = NULL;
    device->firewareversion = 0;
    device->hardwareversion = 0;
    device->serverinfostep = 0;

    conv = (ConversationPtr)malloc(sizeof(Conversation));
    if(NULL == conv){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNBUF;
    }
    //init
    conv->ConversationID = NULL;
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
conv->authusername = NULL;
conv->authpassword = NULL;

*Ptr = (EyewearerADPPtr)malloc(sizeof(EyewearerADP));
if(NULL == *Ptr){
    Mu_ErrorPrint();
    return MUNBUF;
}

(*Ptr)->protocolver = 0;
(*Ptr)->protocolOPC = 0;
(*Ptr)->prelogin = Pre_log;
(*Ptr)->device_info = device;
(*Ptr)->conversation = conv;

return MUOK;
}
```

5.6.2. Init

■ 说明

初始化用于该结构被重用，在创建该结构时，是不能用该函数来初始化其结构的；

[注意]:

1、不能释放 *PreLogin*、*Device_info*、*conversation* 本身的内存区域；

■ 伪代码

```
int Mu_EyewearerADPInit(EyewearerADPPtr Ptr)
{
    //init
    Ptr->prelogin->encrptionmethod = 0;
    Mu_Free(Ptr->prelogin->challenge);

    //init device
    Mu_Free(Ptr->device_info->IDInt );
    Mu_Free(Ptr->device_info->App );
}
```



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

```
Ptr->device_info ->devicestatus = 0;
Ptr->device_info ->trigresource = 0;
Mu_Free(Ptr->device_info ->SRVdatetime );
Ptr->device_info ->firmwareversion = 0;
Ptr->device_info ->hardwareversion = 0;
Ptr->device_info ->serverinfostep = 0;

//init
Ptr->conversation->conversationID = 0;
Mu_Free(Ptr->conversation ->authusername);
Mu_Free(Ptr->conversation ->authpassword );

Ptr->protocolver = 0;
Ptr->protocolOPC = 0;

return MUOK;
}
```

5.6.3. Insert

该结构不存在链表等其他存储结构，不需要插入操作；

5.6.4. Delete

该结构不存在链表等其他存储结构，不需要删除操作，每次重用时，只需要调用 5.6.2.中函数，就可以释放结构所指向的所有内存区域；

5.6.5. Copy

■ 说明

当解析 CMD 信令获得的信息后，必须存储到本章节所介绍的结构中去，具体操作由本函数完成；

■ 伪代码

```
int Mu_EyewearADPStrncpy(EyewearADPPtr Ptr, const xmlChar *string, const
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
xmlChar *name)
{
    参考 5.3.5.1.
}
```

5.7. Update_info

参考 5.6.

针对本结构的函数有：

```
int Mu_UpdateInfoCreate(UpdateInfoPtr *Ptr);
int Mu_UpdateInfoStrncpy(UpdateInfoPtr Ptr, const xmlChar *string, const xmlChar
*name);
```

[注意]:

- 1、本结构用于存储 *Update XML* 文件中的信息，该结构仅仅在开机检验更新固件是否完整；
- 2、针对本结构没有 *Insert* 和 *Delete* 操作函数；

5.8. Device_Info

参考 5.7.

针对本结构的函数有：

```
int Mu_DeviceInfoCreate(DeviceInfoPtr *Ptr);
int Mu_DeviceInfoStrncpy(DeviceInfoPtr Ptr, const xmlChar *string, const xmlChar
*name);
```

[注意]:

- 1、本结构用于存储 *Device info XML* 文件中的信息；
- 2、针对本结构没有 *Insert* 和 *Delete* 操作函数；

5.9. Resume_Info

■ 说明



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

在下载过程中，程序一下地维护一个未下载或是未载完节目的信息，以便设备在工作时断电，或是发生其他故障后，记录上述信息；

在开机后，程序检测上述节目，以确定是否完整，并按相关操作删除或是重新下载节目；

Resume 是一结构数组；

5.9.1. Create

由于此结构在程序工作时一直处理内存，其创建与分配不需要另外函数完成；

[注意]：

- 1、该结构虽然不需要创建，但是在使用时，必须调用初始化函数时置初值；

5.9.2. Init

■ 说明

初始化 Resume 数组中的一个结构体；

■ 伪代码

```
int Mu_ResumeInfoInit(ResumeInfoPtr Ptr, int num)
{
    Ptr += num;
    if(Ptr == NULL){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUNNOD;
    }

    Ptr->type = 0;
    memset(Ptr->name, 0, MU_NAME_MAX + 1);

    return MUOK;
}
```

[注意]：

- 1、Ptr 为 Resume 数组的首地址；



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

2、只提供单一结构的初始化，在程序运行之初，若要对数组内所有结构初始化，由调用者完成；

5.9.3. Insert

■ 说明

将从 resuming xml 文件中，解析得到的，正在下载或是未下载完成的节目信息放入该数组的空闲结构体内；

整型指针 num 用于向调用者传回插入点位置，便于下载完成后清除该结构内的信息；

[注意]：

1、若 num 用全局值，可以不使用该参数；

■ 伪代码

```
int Mu_ResumeInsert(ResumeInfoPtr Ptr, int type, const xmlChar *name, int num,
const xmlChar* string)
{
    int i;
    char str[100];
    for(i = 0; i<10; i++){
        if((Ptr+i)->type)
            break;
    }

    if(i == 10){
        Mu_ErrorPrint();
        return MUEOVR;
    }

    Mu_ResumeInfoInit(Ptr, i);
    (Ptr + i)->type = type;
    Convert(type,str);
    if(xmlStrcmp((xmlChar*)str,name))
    {
        strncpy((Ptr+ i)->name, name, xmlStrlen(name)+1);
    }
}
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
num = i;  
return MUOK;  
}
```

5.9.4. Delete

对该结构的删除并不是删除结构体本身，而是清空一个结构体内的内容，该操作可以由初始化函数完成；

5.9.5. Copy

该操作已由 Insert 函数完成；

5.10. File_Info

参考 5.7.

针对本结构的函数有：

```
int Mu_FileInfoCreate(FileInfoPtr *Ptr);  
int Mu_FileInfoStrncpy(FileInfoPtr Ptr, xmlChar *string, const xmlChar *name);
```

[注意]:

- 1、本结构用于存储 *File info XML* 文件中的信息；
- 2、针对本结构没有 *Insert* 和 *Delete* 操作函数；

6. Appendix 附录

6.1. macro 宏定义

```
#define MU_MAX_FILE_NAME 200
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

6.1.1. Mu_Free

```
#define Mu_Free(note)\
do{\
    if(note != NULL){\
        free(note);\
        note = NULL;\
    }\
}while(0)
```

6.1.2. Mu_StrncpyInt

```
#define Mu_StrncpyInt(note, string, name, place)\
do{\
    if(!xmlStrcmp(name, (const xmlChar*)place))\
        note = atoi(string);\
}while(0)
```

6.1.3. Mu_StrncpyStr

```
#define Mu_StrncpyStr(note, string, name, place)\
do{\
    if(!xmlStrcmp(name, (const xmlChar*)place))\
    {\
        if(NULL != ((note = malloc(xmlStrlen(string) + 1)))\
        {\
            memset(note, 0, xmlStrlen(string)+ 1);\
            strncpy(note, (const xmlChar*)string,xmlStrlen(string));\
        }\
    }\
}while(0)
```

6.1.4. Mu_StrncpyLong

```
#define Mu_StrncpyLong(note, string, name, place)\
do{\
    if(!xmlStrcmp(name, (const xmlChar*)place))\
```



编 制	沈胜文
审 核	
批 准	
实施责任人	

```
note = (unsigned long)atoi(string);\n}while(0)
```

6.2. XMLs

6.2.1. Server Info rmation Description

00_ServerInfo.XML

6.2.2. Pre_Login

01_PreLogin.xml

该 XML 文件作为信令，作为服务器与设备间的交互信息，在设备调用 PreLogin 函数后，返回的 XML。

6.2.3. Login

03_After_Login.xml

该 XML 作为信令，在设备登录服务器后，服务器返回的信息；

6.2.4. Query_Status

05_After_Query.xml

该 XML 作为信令，在设备查看其状态时，由服务器返回的信息；

6.2.5. Query_FDDF

07_After_QueryFDDF.xml

该 XML 作为信令，返回设备查看 2xx 类型节目的 FDDF 信息；

6.2.6. Update_Status

09_After_Update.xml

该 XML 作为信令，返回设备查看 2xx 类型节目的 FDDF 信息；



编	制	沈胜文
审	核	
批	准	
实施责任人		

6.2.7. FDDF

FDDF_1.xml

该 XML 描述待下载节目的分段；

6.2.8. FileInfo

file_info.xml

该 XML 用于描述文件信息；

6.2.9. Resuming

resuming.xml

该文件存储正在下载或是未下载完成的文件名，用于断点续传时，确定节目；

6.2.10. DeviceInfo

deviceinfo.xml

存储设备相关信息；

6.2.11. Update_info

update _SRV.xml

该文件用于存储更新固件的信息，在开机启动时，将用该信息确定更新固件是否完整；