

目录

openssl 之 BIO 系列之 1---抽象的 IO 接口	1
openssl 之 BIO 系列之 2---BIO 结构和 BIO 相关文件介绍	2
openssl 之 BIO 系列之 3---BIO 的声明和释放等基本操作	5
openssl 之 BIO 系列之 4---BIO 控制函数介绍	6
openssl 之 BIO 系列之 5---CallBack 函数及其控制	9
openssl 之 BIO 系列之 6---BIO 的 IO 操作函数	11
openssl 之 BIO 系列之 7---BIO 链的操作	12
openssl 之 BIO 系列之 8---读写出错控制	13
openssl 之 BIO 系列之 9---BIO 对的创建和应用	14
openssl 之 BIO 系列之 10---BIO 链的定位操作	16
openssl 之 BIO 系列之 11---文件(file)类型 BIO	18
openssl 之 BIO 系列之 12---文件描述符(fd)类型 BIO	21
openssl 之 BIO 系列之 13---Socket 类型 BIO	22
openssl 之 BIO 系列之 14---源类型的 NULL 型 BIO	23
openssl 之 BIO 系列之 15---内存(mem)类型 BIO	24
openssl 之 BIO 系列之 16---BIO 对(pair)类型 BIO	26
openssl 之 BIO 系列之 17---连接(connect)类型 BIO	29
openssl 之 BIO 系列之 18---接受(accept)类型 BIO	32
openssl 之 BIO 系列之 19---Filter 类型的 NULL 型 BIO	36
openssl 之 BIO 系列之 20---缓冲(buffer)类型 BIO	36
openssl 之 BIO 系列之 21---Base64 类型的 BIO	38
openssl 之 BIO 系列之 22---Cipher 类型的 BIO	39
openssl 之 BIO 系列之 23---MD 类型的 BIO	40
openssl 之 BIO 系列之 24---SSL 类型的 BIO	43
openssl 之 BIO 系列之 25---结束语	48

openssl 之 BIO 系列之 1---抽象的 IO 接口

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> openssl 专业论坛)

其实包含了很多种接口, 用通用的函数接口, 主要控制在 BIO_METHOD 中的不通实现函数控制,

我初步估计了一下, 大概有 14 种, 包括 6 种 filter 型和 8 种 source/sink 型。

BIO 是在底层覆盖了许多类型 I/O 接口细节的一种应用接口, 如果你在程序中使用 BIO, 那么就可以和 SSL 连接、非加密的网络连接以及文件 IO 进行透明的连接。

有两种不通的 BIO 接口, 一种是 source/sink 型, 一种是 fileter 型的。

顾名思义，source/sink 类型的 BIO 是数据源或数据目标（我不知道 sink 该怎么翻译，据水木 liaojzh 说，一般是 destination（目标、宿）的同义词，大家自己理解吧，呵呵），例如，socket BIO 和文件 BIO。

而 filter BIO 就是把数据从一个 BIO 转换到另外一个 BIO 或应用接口，在转换过程中，这些数据可以不修改（如信息摘要 BIO），也可以进行转换。例如在加密 BIO 中，如果写操作，数据就会被加密，如果是读操作，数据就会被解密。

BIO 可以连接在一起成为一个 BIO 链（单个的 BIO 就是一个环节的 BIO 链的特例），如下是 BIO 的结构定义，可以看到它有上下环节的：

```
struct bio_st
{
    BIO_METHOD *method;
    /* bio, mode, argp, argi, argl, ret */
    long (*callback)(struct bio_st *,int,const char *,int, long,long);
    char *cb_arg; /* first argument for the callback */

    int init;
    int shutdown;
    int flags; /* extra storage */
    int retry_reason;
    int num;
    void *ptr;
    struct bio_st *next_bio; /* used by filter BIOs */BIO 下联
    struct bio_st *prev_bio; /* used by filter BIOs */BIO 上联
    int references;
    unsigned long num_read;
    unsigned long num_write;

    CRYPTO_EX_DATA ex_data;
};
```

一个 BIO 链通常包括一个 source BIO 和一个或多个 filter BIO，数据从第一个 BIO 读出或写入,然后经过一系列 BIO 变化到输出（通常是一个 source/sink BIO）。

注：这是根据 openssl 的 BIO.pod 翻译和根据我自己的理解添加的，以后我会慢慢将 BIO 的细节说出来，希望大家一起努力。

openssl 之 BIO 系列之 2---BIO 结构和 BIO 相关文件介绍

BIO 的结构定义和相关项解析如下：

（包含在 bio.h 文件中，其主文件为 bio_lib.c）

```
typedef struct bio_st BIO;
```

```
struct bio_st
```

```

{
    BIO_METHOD *method;//BIO 方法结构,是决定 BIO 类型和行为的重要参数,各种 BIO
的不同之处主要也正在于此项。
    /* bio, mode, argp, argi, argl, ret */
    long (*callback)(struct bio_st *,int,const char *,int, long,long);//BIO 回调函数
    char *cb_arg; /* first argument for the callback */回调函数的第一个参量

    int init;//初始化标志, 初始化为 1, 否则为 0
    int shutdown;//BIO 开关标志, 如果为 1, 则处于关闭状态, 如果为 0, 则处于打开的状态。

    int flags; /* extra storage */
    int retry_reason;
    int num;
    void *ptr;
    struct bio_st *next_bio; /* used by filter BIOs */BIO 下联
    struct bio_st *prev_bio; /* used by filter BIOs */BIO 上联
    int references;
    unsigned long num_read;//读出的数据长度
    unsigned long num_write;//写入的数据长度

    CRYPTO_EX_DATA ex_data;
};

```

在 BIO 的所用成员中, `method` 可以说是最关键的一个成员, 它决定了 BIO 的类型, 可以看到, 在声明一个新的 BIO 结构时, 总是使用下面的声明:

```
BIO* BIO_new(BIO_METHOD *type);
```

在源代码可以看出, `BIO_new` 函数除了给一些初始变量赋值外, 主要就是把 `type` 中的各个变量赋值给 BIO 结构中的 `method` 成员。

一般来说, 上述 `type` 参数是以一个类型生成函数的形式提供的, 如生成一个 `mem` 型的 BIO 结构, 就使用下面的语句:

```
BIO *mem = BIO_new(BIO_s_mem());
```

这样的函数有以下一些:

【source/sink 型】

`BIO_s_accept()`:是一个封装了类似 TCP/IP socket `Accept` 规则的接口, 并且使 TCP/IP 操作对于 BIO 接口是透明的。

`BIO_s_bio()`:封装了一个 BIO 对, 数据从其中一个 BIO 写入, 从另外一个 BIO 读出

`BIO_s_connect()`:是一个封装了类似 TCP/IP socket `Connect` 规则的接口, 并且使 TCP/IP 操作对于 BIO 接口是透明的

`BIO_s_fd()`:是一个封装了文件描述符的 BIO 接口, 提供类似文件读写操作的功能

`BIO_s_file()`:封装了标准的文件接口的 BIO, 包括标志的输入输出设备如 `stdin` 等

`BIO_s_mem()`:封装了内存操作的 BIO 接口, 包括了对内存的读写操作

`BIO_s_null()`:返回空的 sink 型 BIO 接口, 写入这种接口的所有数据读被丢弃, 读的时候总是返回 EOF

`BIO_s_socket()`:封装了 socket 接口的 BIO 类型

【filter 型】

BIO_f_base64(): 封装了 base64 编码方法的 BIO,写的时候进行编码, 读的时候解码

BIO_f_buffer(): 封装了缓冲区操作的 BIO, 写入该接口的数据一般是准备传入下一个 BIO 接口的, 从该接口读出的数据一般也是从另一个 BIO 传过来的。

BIO_f_cipher(): 封装了加解密方法的 BIO, 写的时候加密, 读的时候解密

BIO_f_md(): 封装了信息摘要方法的 BIO, 通过该接口读写的数据都是已经经过摘要的。

BIO_f_null(): 一个不作任何事情 BIO, 对它的操作都简单传到下一个 BIO 去了, 相当于不存在。

BIO_f_ssl(): 封装了 openssl 的 SSL 协议的 BIO 类型, 也就是为 SSL 协议增加了一些 BIO 操作方法。

上述各种类型的函数正是构成 BIO 强大功能的基本单元, 所以, 要了解 BIO 的各种结构和功能, 也就应该了解这些函数类型相关的操作函数。

所有这些源文件, 都基本上包含于/crypto/bio/目录下的同名.c 文件 (大部分是同名的) 中。

在 BIO_METHOD 里面, 定义了一组行为函数, 上述不通类型的 BIO_METHOD 行为函数的定义是不同的, 其结构如下 (以非 16 位系统为例):

```
typedef struct bio_method_st
{
    int type;
    const char *name;
    int (*bwrite)(BIO *, const char *, int);
    int (*bread)(BIO *, char *, int);
    int (*bputs)(BIO *, const char *);
    int (*bgets)(BIO *, char *, int);
    long (*ctrl)(BIO *, int, long, void *);
    int (*create)(BIO *);
    int (*destroy)(BIO *);
    long (*callback_ctrl)(BIO *, int, bio_info_cb *);
} BIO_METHOD;
```

在 BIO 的成员中, callback 也是比较重要的, 它能够用于程序调试用或者自定义改变 BIO 的行为。详细会在以后相关的部分介绍。

BIO 的很多操作, 都是 BIO_ctrl 系列函数根据不通参数组成的宏定义来完成的。所以要了解 BIO 的行为, 了解 BIO_ctrl 系列函数以及其各个参数的意义也是很重要的。

【BIO 目录文件的简要说明】

bio.h: 主定义的头文件, 包括了很多通用的宏的定义。

bio_lib.c 主要的 BIO 操作定义文件, 是比较上层的函数了。

bss_*系列: 是 source/sink 型 BIO 具体的操作实现文件

bf_*系列: 是 filter 型 BIO 具体的操作实现文件

bio_err.c:是错误信息处理文件

bio_cb.c: 是 callback 函数的相关文件

b_print.c:是信息输出的处理函数文件

b_socket.c:是 Socket 连接的一些相关信息处理文件

b_dump.c:是对内存内容的存储操作处理

由于时间和能力有限，这个概述就写到这儿了，以后的文章主要根据 openssl 的帮助文档，并结合源代码做一些分析。

openssl 之 BIO 系列之 3---BIO 的声明和释放等基本操作

在 BIO 的基本操作系列函数中，他们用来 BIO 分配和释放操作，包括：

BIO_new, BIO_set, BIO_free, BIO_vfree, BIO_free_all

他们的声明在 openssl/bio.h 文件中，其声明形式如下：

```
BIO * BIO_new(BIO_METHOD *type);
```

```
int BIO_set(BIO *a,BIO_METHOD *type);
```

```
int BIO_free(BIO *a);
```

```
void BIO_vfree(BIO *a);
```

```
void BIO_free_all(BIO *a);
```

下面分别对这些函数进行解释.

【BIO_new】

这个函数创建并返回一个相应的新的 BIO，并根据给定的 BIO_METHOD 类型调用下述的 BIO_set()函数给 BIO 结构的 method 成员赋值，如果创建或给 method 赋值失败，则返回 NULL。创建一个 Memory 类型的 BIO 例子如下：

```
BIO* mem=BIO_new(BIO_s_mem());
```

有些类型的 BIO 使用 BIO_new()函数之后就可以直接使用了，如 memory 类型的 BIO；而有些 BIO 创建之后还需要一些初始化工作，如文件 BIO，一般来说，也提供了这样的一些函数来创建和初始化这种类型的 BIO。

这是什么意思呢，举个简单的例子大家就明白了：

比如创建一个文件 BIO，使用下面的代码：

```
BIO* in=NULL;
```

```
in=BIO_new(BIO_s_file());
```

```
BIO_read_filename(in,"rsa512.pem");
```

这样，BIO in 才能使用，而如果是创建一个 memory 类型的 BIO，则只需要如下一句代码：

```
BIO* mem=BIO_new(BIO_s_mem());
```

然后就可以对该 BIO mem 进行操作了。

另外，需要补充的是（这个大家从前面两篇文章可能已经认识到了），对于 source/sink 类型的 BIO，其类型创建函数一般为 BIO_s_* 的形式，对于 filter 型的函数，其类型创建函数一般为 BIO_f_* 的形式。

【BIO_set】

该函数功能比较简单，就是对一个已经存在的 BIO 设置新的 BIO_METHOD 类型。其实就是简单的对 BIO 的各个成员进行初始化，并将参数 type 赋值给该 BIO。其实，BIO_new 函数在使用 OPENSSL_malloc 给 BIO 分配了内存之后，就简单调用了 BIO_set 函数进行初始化工作。所以一般来说，除非你要重新设置你已经存在的 BIO，否则是不需要直接调用这

个函数的。成功操作返回 1，否则返回 0。

【`BIO_free`】

该函数释放单个 `BIO` 的内存和资源，成功操作返回 1，失败返回 0。`BIO` 的操作不仅仅是释放 `BIO` 结构所占用的资源，也会释放其下层的 I/O 资源，比如关闭释放相关的文件符等，这对不同类型的 `BIO` 是不一样的，详细的请参看各种类型 `BIO` 本身的说明文件和源文件。需要注意的是，`BIO_free` 只释放当前的一个 `BIO`，如果用来释放一个 `BIO` 链，就可能会导致内存泄漏，这种情况应该使用下述的 `BIO_free_all` 函数。

【`BIO_vfree`】

该函数功能与 `BIO_free` 完全相同，只是没有返回值。事实上，它简单调用了 `BIO_free` 函数，但不返回该函数的返回值，所以它的函数实现代码只有一个语句。

【`BIO_free_all`】

该函数释放这个 `BIO` 链，并且即使在这个过程中，如果释放其中一个 `BIO` 出错，释放过程也不会停止，会继续释放下面的 `BIO`，这保证了尽量避免内存泄漏的出现。如果你非要调用这个函数释放单个的 `BIO`，那么效果跟 `BIO_free` 是一样的。事实上，该函数只是简单的遍历整个 `BIO` 链，并调用 `BIO_free` 释放各个环节的 `BIO`。

关于 `BIO` 的基本创建和释放操作，就介绍到这儿，欢迎大家有问题到 gdwzh.126.com 指教交流。

openssl 之 BIO 系列之 4——BIO 控制函数介绍

发信站: BBS 水木清华站 (Sat Dec 21 11:12:16 2002), 转信

BIO 控制函数介绍

---根据 `openssl doc/crypto/bio/bio_ctrl.pod` 翻译和自己的理解写成

（作者：DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于：gdwzh.126.com openssl 专业论坛）

`BIO` 控制函数有许多，并且不同的 `BIO` 类型还有不同的控制函数，这里只简单介绍一些通用的 `BIO` 控制函数，至于某种类型 `BIO` 的特定控制函数，则参考后续的文件。

`BIO` 的通用控制函数有以下几种，其声明如下（`openssl/bio.h`）：

```
long BIO_ctrl(BIO *bp,int cmd,long larg,void *parg);
long BIO_callback_ctrl(BIO *b, int cmd, void (*fp)(struct bio_st *, int, const char *, int, long, long));
char * BIO_ptr_ctrl(BIO *bp,int cmd,long larg);
long BIO_int_ctrl(BIO *bp,int cmd,long larg,int iarg);
int BIO_reset(BIO *b);
int BIO_seek(BIO *b, int ofs);
int BIO_tell(BIO *b);
int BIO_flush(BIO *b);
int BIO_eof(BIO *b);
int BIO_set_close(BIO *b,long flag);
int BIO_get_close(BIO *b);
```

```
int BIO_pending(BIO *b);
int BIO_wpending(BIO *b);
size_t BIO_ctrl_pending(BIO *b);
size_t BIO_ctrl_wpending(BIO *b);
```

其实，在这些函数中，除了 BIO_ctrl, BIO_callback_ctrl, BIO_ptr_ctrl, BIO_int_ctrl, BIO_ctrl_pending, BIO_ctrl_wpending 是真正的函数外，其它都是宏定义，而且，在这些函数中，除了 BIO_ctrl, BIO_callback_ctrl，其它基本上都是简单的 BIO_ctrl 输入不同的参数的调用。下面就一个一个介绍这些函数。

【BIO_ctrl】

从上面的叙述可以知道，BIO_ctrl 是整个控制函数中最基本的函数，它支持不同的命令输入，从而产生不同的功能，由此，它也就衍生了许多其它函数，作为一个比较底层的控制函数，一般来说用户并不需要直接调用它，因为在它之上已经使用宏定义和函数调用的形式建造了许多直接面向用户的函数。

filter 型的 BIO 没有定义 BIO_ctrl 功能，如果对他们调用这个函数，他们就简单的把命令传到 BIO 链中的下一个 BIO。也就是说，通常可以不用直接调用一个 BIO 的 BIO_ctrl 函数，只需要在它所在的 BIO 链上调用该函数，那么 BIO 链就会自动将该调用函数传到相应的 BIO 上去。这样可能会导致一些意想不到的结果，比如，在目前的 filter 型 BIO 中没有实现 BIO_seek() 函数（大家待会就会明白 BIO_seek 就是 BIO_ctrl 的简单宏定义），但如果在这个 BIO 链上的末尾是一个文件或文件描述符型 BIO，那么这个调用也会返回成功的结果。

对于 source/sink 型 BIO 来说，如果他们不认得 BIO_ctrl 所定义的操作，那么就返回 0。

【BIO_callback_ctrl】

这个函数是这组控制函数中唯一一个不是通过调用 BIO_ctrl 建立起来的，它有自己的实现函数，而且跟 BIO_ctrl 毫不相干。跟 BIO_ctrl 一样，它也是比较底层的控制函数，在它上面也定义了一些直接面向用户的控制函数，一般来说，用户不需要直接调用该函数。

需要说明的是，该函数和 BIO_ctrl 函数为了实现不同类型 BIO 具有不同的 BIO_ctrl 控制功能，他们的操作基本上都是由各个 BIO 的 callback 函数来定义的。这是不同的 BIO 能灵活实现不同功能的根本所在。

【BIO_ptr_ctrl 和 BIO_int_ctrl】

这两个函数都是简单的调用了 BIO_ctrl 函数，不同的是，后者是输入了四个参数并传入到 BIO_ctrl 函数中，简单返回了调用 BIO_ctrl 返回的返回值；而前者只输入了三个参数，最后一个 BIO_ctrl 参数是作为输出参数并作为返回值的。

【BIO_reset】

该函数是 BIO_ctrl 的宏定义函数，为了大家对 BIO_ctrl 的宏定义函数有一个感性的认识，我把这个宏定义写出来，如下：

```
#define BIO_reset(b) (int)BIO_ctrl(b, BIO_CTRL_RESET, 0, NULL)
```

这就是 BIO_ctrl 的典型宏定义方式，它通过这种方式产生了大量的控制函数。顾名思义，BIO_reset 函数只是简单的将 BIO 的状态设回到初始化的时候的状态，比如文件 BIO，调用该函数就是将文件指针指向文件开始位置。

一般来说，调用成功的时候该函数返回 1，失败的时候返回 0 或 -1；但是文件 BIO 是一个例外，成功调用的时候返回 0，失败的时候返回 -1。

【BIO_seek】

该函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下：

```
#define BIO_seek(b,ofs) (int)BIO_ctrl(b,BIO_C_FILE_SEEK,ofs,NULL)
```

该函数将文件相关的 BIO（文件和文件描述符类型）的文件指针知道距离开始位置 ofs(输入参数)字节的位置上。调用成功的时候，返回文件的位置指针，否则返回 -1；但是文件 BIO 例外，成功的时候返回 0，失败的时候返回 -1。

【BIO_tell】

该函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下：

```
#define BIO_tell(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_C_FILE_TELL,0,NULL)
```

该函数返回了文件相关 BIO 的当前文件指针位置。跟 BIO_seek 一样，调用成功的时候，返回文件的位置指针，否则返回 -1；但是文件 BIO 例外，成功的时候返回 0，失败的时候返回 -1。

【BIO_flush】

该函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下：

```
#define BIO_flush(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_CTRL_FLUSH,0,NULL)
```

该函数用来将 BIO 内部缓冲区的数据都写出去，有些时候，也用于为了根据 EOF 查看是否还有数据可以写。调用成功的时候该函数返回 1，失败的时候返回 0 或 -1。之所以失败的时候返回 0 或者 -1，是为了标志该操作是否需要稍后以跟 BIO_write() 相同的方式重试。这时候，应该调用 BIO_should_retry() 函数，当然，正常的情况下该函数的调用应该是失败的。

【BIO_eof】

该函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下

```
#define BIO_eof(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_CTRL_EOF,0,NULL)
```

如果 BIO 读到 EOF，该函数返回 1，至于 EOF 的具体定义，根据 BIO 的类型各不相同。如
果没有读到 EOF，该函数返回 0。

【BIO_set_close】

该函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下：

```
#define BIO_set_close(b,c) (int)BIO_ctrl(b,BIO_CTRL_SET_CLOSE,(c),NULL)
```

该函数设置 BIO 的关闭标志，该标志可以为 BIO_CLOSE 或 BIO_NOCLOSE。一般来说，该标志是为了指示在 source/sink 型 BIO 释放该 BIO 的时候是否关闭其下层的 I/O 流。该函数总是返回 1。

【BIO_get_close】

该函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下：

```
#define BIO_get_close(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_CTRL_GET_CLOSE,0,NULL)
```

该函数读取 BIO 的关闭标志，返回 BIO_CLOSE 或 BIO_NOCLOSE。

【BIO_pending、BIO_wpending、BIO_ctrl_pending 和 BIO_ctrl_wpending】

这些函数都是用来得到 BIO 中读缓存或写缓存中字符的数目的，返回相应缓存中字符的数目。

前面两个函数也是 BIO_ctrl 的宏定义函数，其定义如下：

```
#define BIO_pending(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_CTRL_PENDING,0,NULL)
```

```
#define BIO_wpending(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_CTRL_WPENDING,0,NULL)
```

后两个函数功能跟他们是一样的，只不过他们是通过调用 BIO_ctrl 函数实现的，而

不是宏定义。此外，前面两个函数返回的是 `int` 型，而后面两个函数返回的是 `size_t` 型。

需要注意的是，`BIO_pending` 和 `BIO_wpending` 并不是在所有情况下都能很可靠地得到缓存数据的数量，比如在文件 BIO 中，有些数据可能在文件内部结构的缓存中是有效的，但是不可能简单的在 BIO 中得到这些数据的数量。而在有些类型 BIO 中，这两个函数可能还不支持。基于此，`openssl` 作者本身也建议一般不要使用这两个函数，而是使用后面两个，除非你对你所做的操作非常清楚和了解。

openssl 之 BIO 系列之 5---Callback 函数及其控制

发信站: BBS 水木清华站 (Sun Dec 22 09:42:51 2002), 转信

Callback 函数及其控制

---根据 `openssl doc/crypto/bio/bio_set_callback.pod` 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 `openssl` 专业论坛)

通过前面的介绍大家已经知道，BIO 的 callback 函数是非常重要的，是实现 BIO 多态性的一个关键因素之一，BIO 提供的 callback 控制系列函数有五个，其实都是一些宏定义，下面是它的声明和定义 (`openssl/bio.h`):

```
#define BIO_set_callback(b,cb) ((b)->callback=(cb))
#define BIO_get_callback(b) ((b)->callback)
#define BIO_set_callback_arg(b,arg) ((b)->cb_arg=(char*)(arg))
#define BIO_get_callback_arg(b) ((b)->cb_arg)
```

其中，callback 函数本身的声明如下：

```
typedef long callback(BIO *b, int oper, const char *argp,
int argi, long argl, long retvalue);
```

此外，还有一个用于调试目的的函数，其实声明如下：

```
long BIO_debug_callback(BIO *bio,int cmd,const char *argp,int argi,long
argl,long ret);
```

如果要看具体的例子，那么在文件 `crypto/bio/bio_cb.c` 的函数 `BIO_debug_callback()` 本身就是一个非常好的例子。

下面，我们从 callback 函数本身开始分别简单介绍这些函数的作用。

【callback】

callback 函数在 BIO 中非常重要，许多控制功能都是要通过 callback 函数协助完成的，比如 BIO 要执行释放的操作 `BIO_free`，那么其实它是先调用 callback 函数设置下面的操作将是释放操作（控制码: `BIO_CB_FREE`），然后才调用别的相关函数执行真正的操作，在后面我们会列出这些控制功能函数，并简单说明 callback 函数是怎么在这些功能的实现中使用的。现在，我先简单介绍 callback 函数的各个参数：

(参数名字参看说明的函数的声明)

参数---b

这是 callback 函数的输入参数，也就是 callback 函数对应的 BIO

参数---oper

设置 BIO 将要执行的操作，有些操作，callback 函数将被调用两次，一次实在实际操作之前，一次实在实际操作之后，在后面的调用的时候，一般是将 oper 和 BIO_CB_RETURN 相或操作后作为参数的。也就是说，后一次调用的时候 oper 参数应该使用 oper|BIO_CB_RETURN。

参数---argp, argi, argl

这些参数根据 oper 定义的操作的不同而不一样，是在相应操作中要用到的参数。

参数---retvalue

这是默认的 callback 函数返回值，也就睡说，如果没有提供 BIO 没有提供相应的 callback 函数，那么就会返回这个值。真正的返回值是 callback 函数本身提供的。如果在实际的操作之前调用 callback 函数，并且这时候 retvalue 参数设置为 1，如果 callback 的函数返回值无效，那么对 callback 函数的调用就会导致程序立刻返回，BIO 的操作就不会执行。

一般情况下，callback 函数在执行完后都应该返回 retvalue 的值，除非该操作有特别的目的是要修改这个返回值。

下面简单列出我们比较熟悉的一些跟 callback 函数相关的 BIO 函数使用 callback 函数的情况：

1.BIO_free(b)

在执行该操作之前，调用了 callback(b, BIO_CB_FREE, NULL, 0L, 0L, 1L)

2.BIO_read(b,out,outl)

在执行该操作之前，调用了 callback(b, BIO_CB_READ, out, outl, 0L, 1L),之后调用了 callback(b, BIO_CB_READ|BIO_CB_RETURN, out, outl, 0L,retvalue)，大家可以看到，这就是我们上面说明过的情况，即两次调用 callback 的操作，后面一次 oper 的参数需要或上 BIO_CB_RETURN。

3.BIO_write(b,in,inl)

在执行该操作之前，调用了 callback(b, BIO_CB_WRITE, in, inl, 0L, 1L),之后调用了 callback(b, BIO_CB_WRITE|BIO_CB_RETURN, in, inl, 0L, retvalue)

4.BIO_gets(b,out,outl)

在执行该操作之前，调用了 callback(b, BIO_CB_GETS, out, outl, 0L, 1L),之后调用了 callback(b, BIO_CB_GETS|BIO_CB_RETURN, out, outl, 0L, retvalue)

5.BIO_puts(b, in)

在执行该操作之前，调用了 callback(b, BIO_CB_WRITE, in, 0, 0L, 1L) ,之后调用了 callback(b, BIO_CB_WRITE|BIO_CB_RETURN, in, 0, 0L,retvalue)

6.BIO_ctrl(BIO *b, int cmd, long larg, void *parg)

在执行该操作之前，调用了 callback(b,BIO_CB_CTRL,parg,cmd,larg,1L),之后调用了 callback(b,BIO_CB_CTRL|BIO_CB_RETURN,parg,cmd, larg,ret)

【BIO_set_callback 和 BIO_get_callback】

这两个函数用于设置和返回 BIO 中的 callback 函数，它们都是宏定义，根据前面的叙述我们已经知道，callback 函数在许多高层的操作中都使用了，因为它能用于调试跟踪的目的或更改 BIO 的操作，具有很大的灵活性，所以这两个函数也就有用武之地了。

【BIO_set_callback_arg 和 IO_get_callback_arg】

顾名思义，这两个函数用了设置和得到 callback 函数中的参数。

【BIO_debug_callback】

这是一个标准的调试信息输出函数，它把相关 BIO 执行的所有操作信息都打印输出到制定的地方。如果 callback 参数没有指定输出这些信息的 BIO 口，那么就会默认使用 std

err 作为信息输出端口。

openssl 之 BIO 系列之 6---BIO 的 IO 操作函数

发信站: BBS 水木清华站 (Mon Dec 23 10:29:58 2002), 转信

BIO 的 IO 操作函数

---根据 openssl doc/crypto/bio/bio_read.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

这些函数是 BIO 的基本读写操作函数, 包括四个, 他们的定义如下 (openssl/bio.h):

```
int BIO_read(BIO *b, void *buf, int len);
int BIO_gets(BIO *b, char *buf, int size);
int BIO_write(BIO *b, const void *buf, int len);
int BIO_puts(BIO *b, const char *buf);
```

【BIO_read】

从 BIO 接口中读出指定数量字节 len 的数据并存储到 buf 中。成功就返回真正读出的数据的长度, 失败返回 0 或 -1, 如果该 BIO 没有实现本函数则返回 -2。

【BIO_gets】

该函数从 BIO 中读取一行长度最大为 size 的数据。通常情况下, 该函数会以最大长度限制读取一行数据, 但是也有例外, 比如 digest 型的 BIO, 该函数会计算并返回整个 digest 信息。此外, 有些 BIO 可能不支持这个函数。成功就返回真正读出的数据的长度, 失败返回 0 或 -1, 如果该 BIO 没有实现本函数则返回 -2。需要注意的时, 如果相应的 BIO 不

支持这个函数, 那么对该函数的调用可能导致 BIO 链自动增加一个 buffer 型的 BIO。

【BIO_write】

往 BIO 中写入长度为 len 的数据。成功就返回真正写入的数据的长度, 失败返回 0 或 -1, 如果该 BIO 没有实现本函数则返回 -2。

【BIO_puts】

往 BIO 中写入一个以 NULL 为结束符的字符串, 成功就返回真正写入的数据的长度, 失败返回 0 或 -1, 如果该 BIO 没有实现本函数则返回 -2。

需要注意的是, 返回指为 0 或 -1 的时候并不一定就是发生了错误。在非阻塞型的 source/sink 型或其它一些特定类型的 BIO 中, 这仅仅代表目前没有数据可以读取, 需要稍后再进行该操作。

有时候, 你可能会使用了阻塞类型的 socket 使用的一些系统调用技术 (如 select, poll, equivalent) 来决定 BIO 中是否有有效的数据被 read 函数读取, 但建议不要在阻塞型的接口中使用这些技术, 因为这样的情况下如果调用 BIO_read 就会导致在底层的 IO 中多次调用 read 函数, 从而导致端口阻塞。建议 select (或 equivalent) 应该和非阻塞型的 IO 一起使用, 可以在失败之后能够重新读取该 IO, 而不是阻塞住了。

关于 BIO 的 IO 操作为什么会失败以及怎么处理这些情况请参加 BIO_should_retry() 函数的说明文档。

openssl 之 BIO 系列之 7---BIO 链的操作

发信站: BBS 水木清华站 (Tue Dec 24 10:21:05 2002), 转信

BIO 链的操作

---根据 openssl doc/crypto/bio/bio_push.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

我在介绍 BIO 结构的时候说过, BIO 结构其实是一个链式结构, 单个 BIO 是只有一个环节的 BIO 链的特例, 那么我们怎么构造或在一个 BIO 链中增加一个 BIO, 怎么从一个 BIO 链

中删除一个 BIO 呢, 那么本节就是专门讲述这个问题的。

其实, 在 openssl 中, 针对 BIO 链的操作还是很简单的, 仅仅包括两个函数 (openssl/bio.h):

```
BIO * BIO_push(BIO *b,BIO *append);
```

```
BIO * BIO_pop(BIO *b);
```

【BIO_push】

该函数把参数中名为 append 的 BIO 附加到名为 b 的 BIO 上, 并返回 b。其实, openssl 作

者本身也认识到, BIO_push 的函数名字可能会导致误会, 因为 BIO_push 函数其实只是将两个 BIO 连接起来, 而不是 Push 的功能, 应该是 join 才对。

我们举几个简单的例子说明 BIO_push 的作用, 假设 md1、md2 是 digest 类型的 BIO, b64 是 Base64 类型的 BIO, 而 f 是 file 类型的 BIO, 那么如果执行操作

```
BIO_push(b64, f);
```

那么就会形成一个 b64-f 的链。然后再执行下面的操作:

```
BIO_push(md2, b64);
```

```
BIO_push(md1, md2);
```

那么就会形成 md1-md2-b64-f 的 BIO 链, 大家可以看到, 在构造完一个 BIO 后, 头一个 BIO 就代表了整个 BIO 链, 这根链表的概念几乎是一样的。

这时候, 任何写往 md1 的数据都会经过 md1,md2 的摘要 (或说 hash 运算), 然后经过 base64 编码, 最后写入文件 f。可以看到, 构造一条好的 BIO 链后, 操作是非常方便的, 你不用再关心具体的事情了, 整个 BIO 链会自动将数据进行指定操作的系列处理。

需要注意的是, 如果是读操作, 那么数据会从相反的方向传递和处理, 对于上面的 BIO 链, 数据会从 f 文件读出, 然后经过 base64 解码, 然后经过 md1,md2 编码, 最后读出。

【BIO_pop】

该函数把名为 b 的 BIO 从一个 BIO 链中移除并返回下一个 BIO, 如果没有下一个 BIO, 那

么就返回 NULL。被移除的 BIO 就成为一个单个的 BIO, 跟原来的 BIO 链就没有关系了, 这样

你可以把它释放或连接到另一个 BIO 上去。可以看到, 如果是单个 BIO 的时候, 该操作是

没有任何意义的。

如果你执行操作：

```
BIO_pop(md2);
```

那么返回值将为 b64,而 md2 从上述的链中移除，形成一个新的 md1-b64-f 的 BIO 链，对于数据操作来说，还是往 md1 读写，没有什么变化，但是底层处理过程已经发生了变化了，这就是封装与透明的概念。可以看到，虽然 BIO_pop 参数只是一个 BIO，但该操作直接的后果会对该 BIO 所在的链产生影响，所以，当 BIO 所在的链不一样的时候，其结果是不一样的。

此外：BIO_push 和 BIO_pop 操作还可能导致其它一些附加的结果，一些相关的 BIO 可能会调用一些控制操作，这些具体的细节因为各个类型的 BIO 不一样，在他们各自的说明中会有说明。

openssl 之 BIO 系列之 8---读写出错控制

发信站: BBS 水木清华站 (Wed Dec 25 11:02:08 2002), 转信

读写出错控制

---根据 openssl doc/crypto/bio/bio_should_retry.pod 翻译和自己的理解写成

（作者：DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于：<http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛）

当 BIO_read 或 BIO_write 函数调用出错的时候，BIO 本身提供了一组出错原因的诊断函数，他们定义如下（openssl/bio.h）：

```
#define BIO_should_read(a) ((a)->flags & BIO_FLAGS_READ)
#define BIO_should_write(a) ((a)->flags & BIO_FLAGS_WRITE)
#define BIO_should_io_special(a) ((a)->flags & BIO_FLAGS_IO_SPECIAL)
#define BIO_retry_type(a) ((a)->flags & BIO_FLAGS_RWS)
#define BIO_should_retry(a) ((a)->flags & BIO_FLAGS_SHOULD_RETRY)
#define BIO_FLAGS_READ 0x01
#define BIO_FLAGS_WRITE 0x02
#define BIO_FLAGS_IO_SPECIAL 0x04
#define BIO_FLAGS_RWS (BIO_FLAGS_READ|BIO_FLAGS_WRITE|BIO_FLAGS_IO_SPECIAL)
#define BIO_FLAGS_SHOULD_RETRY 0x08
BIO * BIO_get_retry_BIO(BIO *bio, int *reason);
int BIO_get_retry_reason(BIO *bio);
```

因为这些函数是用于决定为什么 BIO 在读写数据的时候不能读出或写入数据，所以他们一般也是在执行 BIO_read 或 BIO_write 操作之后被调用的。

【BIO_should_retry】

如果读写出错的情况是要求程序稍后重试，那么该函数返回 true.如果该函数返回 false, 这时候判定错误情况就要根据 BIO 的类型和 BIO 操作的返回值来确定了。比如，如果对 socket 类型的 BIO 调用 BIO_read 操作并且返回值为 0，此时 BIO_should_retry 返回 false 就说明 socket 连接已经关闭了。而如果是 file 类型的 BIO 出现这样的情况，那说明就

是读到文件 eof 了。有些类型 BIO 还会提供更多的出错信息，具体情况参见各自的说明。

如果 BIO 下层 I/O 结构是阻塞模式的，那么几乎所有（SSL 类型 BIO 例外）BIO 类型都不会返回重试的情况（就是说调用 BIO_should_retry 不会返回 true），因为这时候对下层 I/O 的调用根本不会进行。所以建议如果你的应用程序能够判定该类型 BIO 在执行 IO 操作后不会出现重试的情况时，就不要调用 BIO_should_retry 函数。file 类型 BIO 就是这样的一个典型例子。

SSL 类型的 BIO 是上述规则的唯一例外，也就是说，即便在阻塞型的 I/O 结构中，如果在调用 BIO_read 的时候发生了握手的过程，它也会返回重试要求（调用 BIO_should_retry 返回 true）。在这种情况下，应用程序可以立刻重新执行失败的 I/O 操作，或者在底层的 I/O 结构中设置为 SSL_MODE_AUTO_RETRY，那么就可以避免出现这种失败的情况。

如果应用程序在非阻塞型 BIO 中调用 IO 操作失败后立刻重试，那么可能导致效率很低，因为在数据允许读取或有效之前，调用会重复返回失败结果。所以，正常的应用应该是等到需要的条件满足之后，程序才执行相关的调用，至于具体怎么做，就跟底层的 IO 结构有关了。例如，如果一个底层 IO 是一个 socket，并且 BIO_should_retry 返回 true，那么可以调用 select() 来等待数据有效之后再重试 IO 操作。在一个线程中，可以使用一个 select() 来处理多个非阻塞型的 BIO，不过，这时候执行效率可能出现非常低的情况，比如如果其中一个延时很长的 SSL 类型 BIO 在握手的时候就会导致这种情况。

在阻塞型的 IO 结构中，对数据的读取操作可能会导致无限期的阻塞，其情况跟系统的 IO 结构函数有关。我们当然不期望出现这种情况，解决的办法之一是尽量使用非阻塞型的 IO 结构和使用 select 函数（或 equivalent）来设置等待时间。

【BIO_should_read】

该函数返回 true 如果导致 IO 操作失败的原因是 BIO 此时要读数据。

【BIO_should_write】

该函数返回 true 如果导致 IO 操作失败的原因是 BIO 此时要写数据。

【BIO_should_io_special】

该函数返回 true 如果导致 IO 操作失败的原因是特殊的（也就是读写之外的原因）

【BIO_get_retry_reason】

返回失败的原因，其代码包括 BIO_FLAGS_READ, BIO_FLAGS_WRITE 和 BIO_FLAGS_IO_SPECIAL。目前的 BIO 类型只返回其中之一。如果输入的 BIO 是产生特殊出错情况的 BIO，那么该函数返回错误的原因代码，就跟 BIO_get_retry_BIO() 返回的 reason 一样。

【BIO_get_retry_BIO】

该函数给出特殊情况错误的简短原因，它返回出错的 BIO，如果 reason 不是设置为 NULL，它会包含错误代码，错误码的含义以及下一步应该采取的处理措施应该根据发生这种情况下各种 BIO 的类型而定。

openssl 之 BIO 系列之 9---BIO 对的创建和应用

BIO 对的创建和应用

---根据 openssl doc/crypto/bio/bio_new_bio_pair.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

BIO 对是 BIO 中专门创建的一对缓存 BIO, 要创建 BIO 对, 调用下面定义的函数 (openssl\bio.h):

```
int BIO_new_bio_pair(BIO **bio1, size_t writebuf1, BIO **bio2, size_t writebuf2);
```

这个函数调用成功后返回 1, 这时候 bio1 和 bio2 都是有效的了; 否则就返回 0, 而 bio1 和 bio2 就会设为 NULL, 这是后可以检测出错误堆栈以得到更多错误信息。

这个 BIO 对创建之后, 它的两端都能作为数据缓冲的输入和输出。典型的应用是它一端和 SSL 的 IO 连接, 而另一端则被应用控制, 这样, 应用程序就不需要直接和网络连接打交道了。

这两个 BIO 对的功能是完全对称的, 它们的缓冲区的大小由参数 writebuf1 和 writebuf2 决定, 如果给定的大小是 0, 那么该函数就会使用缺省的缓存大小。BIO_new_bio_pair 不会检查 bio1 和 bio2 是否真的指向其它 BIO, bio1 和 bio2 的值都被重写, 但是在此之前不会调用 BIO_free() 函数。所以, 在使用 bio1 和 bio2 之前, 必须自己保证这两个变量是空的 BIO, 否则可能造成内存泄漏。

值得注意的是, 虽然这两个 BIO 是一对的和一起创建的, 但是却必须分别释放。之所以这样做, 是有其重要原因的, 因为有些 SSL 函数, 如 SSL_set_bio 或 BIO_free 会隐含调用 BIO_free 函数, 所以这时候另一端的 BIO 就只能单独释放了。

为了让大家对 BIO 对的应用模型有一个感性的认识, 下面举一个简单的例子说明问题。

BIO 对能提供给应用程序中对网络处理的完全控制能力, 程序可以对根据需要调用 socket 的 select() 函数, 同时却可以避免直接处理 SSL 接口。下面是使用 BIO_new_bio_pair 的简单代码模型:

```
BIO *internal_bio, *network_bio;

...
BIO_new_bio_pair(internal_bio, 0, network_bio, 0);
SSL_set_bio(ssl, internal_bio);
SSL_operations();

...
application | TLS-engine
||
+-----> SSL_operations()
| ^ ||
| || v
| BIO-pair (internal_bio)
+-----< BIO-pair (network_bio)
||
socket |

...
SSL_free(ssl); /* 隐式释放 internal_bio */
BIO_free(network_bio); /* 显式释放 network_bio */
```

...

因为 BIO 对只会简单的缓存数据，而不会直接涉及到连接，所以它看起来就想非阻塞型的接口，如果写缓存满了或读缓存空的时候，调用 IO 函数就会立刻返回。也就是说，应用程序必须自己对写缓存执行 flush 操作或对读缓存执行 fill 操作。可以使用前面介绍过的 BIO_ctrl_pending 函数看看是否有数据在缓存里面并需要传输到网络上去；为了下面的 SSL_operation 能够正确执行，可以调用 BIO_ctrl_get_read_request 函数，以决定需要在写缓存写入多少数据。上面两个函数可以保证正确的 SSL 操作的进行。

需要注意的是，SSL_operation 的调用可能会出现返回 ERROR_SSL_WANT_READ 值，但这时候写缓存却还有数据的情况，所以应用程序不能简单的根据这个错误代码进行判断，而必须保证写缓存以及执行过 flush 操作了，否则就会造成死锁现象，因为另一端可能知道等到有数据了才会继续进行下面的操作。

openssl 之 BIO 系列之 10---BIO 链的定位操作

发信站: BBS 水木清华站 (Sat Dec 28 11:27:17 2002), 转信

BIO 链的定位操作

---根据 openssl doc/crypto/bio/bio_find_type.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

前面的一篇文章讲过 BIO 链的构造方法，这里讲的是在一个 BIO 链中，怎么查找一个特定的 BIO，怎么遍历 BIO 链中的每一个 BIO，这组函数定义如下 (openssl/bio.h):

```
BIO * BIO_find_type(BIO *b,int bio_type);
BIO * BIO_next(BIO *b);
```

```
#define BIO_method_type(b) ((b)->method->type)
```

可以看到，这组函数中有两个是真正的函数，另一个则是宏定义，其中，bio_type 的值定义如下：

```
#define BIO_TYPE_NONE 0
#define BIO_TYPE_MEM (1|0x0400)

#define BIO_TYPE_FILE (2|0x0400)

#define BIO_TYPE_FD (4|0x0400|0x0100)
#define BIO_TYPE_SOCKET (5|0x0400|0x0100)
#define BIO_TYPE_NULL (6|0x0400)
#define BIO_TYPE_SSL (7|0x0200)
#define BIO_TYPE_MD (8|0x0200)
#define BIO_TYPE_BUFFER (9|0x0200)
#define BIO_TYPE_CIPHER (10|0x0200)
```



```

#define BIO_TYPE_BASE64 (11|0x0200)
#define BIO_TYPE_CONNECT (12|0x0400|0x0100)
#define BIO_TYPE_ACCEPT (13|0x0400|0x0100)
#define BIO_TYPE_PROXY_CLIENT (14|0x0200)
#define BIO_TYPE_PROXY_SERVER (15|0x0200)
#define BIO_TYPE_NBIO_TEST (16|0x0200)
#define BIO_TYPE_NULL_FILTER (17|0x0200)
#define BIO_TYPE_BER (18|0x0200)
#define BIO_TYPE_BIO (19|0x0400)

```

```

#define BIO_TYPE_DESCRIPTOR 0x0100
#define BIO_TYPE_FILTER 0x0200
#define BIO_TYPE_SOURCE_SINK 0x0400

```

可以看到，这些定义大部分都是根据各种 BIO 类型来命名的，但并不是跟现有的 BIO 类型是一一对应的，在以后的文章里，我会对这些 BIO 类型一一进行介绍，现在大家只要有一个概念就可以了。

【BIO_find_type】

该函数在给定的 BIO 链中根据特定的 BIO 类型 `bio_type` 进行搜索，搜索的起始位置就是 `b`。如果给定的类型是一个特定的实现类型，那么就会搜索一个给类型的 BIO；如果只是一个总体的类型定义，如 `BIO_TYPE_SOURCE_SINK`（就是 `source/sink` 类型的 BIO），那么属于这种类型的最先找到的 BIO 就

是符合条件的。在找到符合的 BIO 后，`BIO_find_type` 返回该 BIO，否则返回 `NULL`。需要注意的是，如果你使用的 0.9.5a 以前版本，如果给输入参数 `b` 赋值为 `NULL`，可能引起异常错误！

【BIO_next】

该函数顾名思义，是返回当前 BIO 所在的 BIO 链中的下一个 BIO，所以，它可以用来遍历整个 BIO 链，并且可以跟 `BIO_find_type` 函数结合起来，在整个 BIO 链中找出所有特定类型的 BIO。这个函数是在 0.9.6 版本新加的，以前的版本要使用这个功能，只能使用 `bio->next_bio` 来定位了。

【BIO_method_type】

该函数返回给定的 BIO 的类型。

下面给出一个在一个 BIO 链中找出所有 `digest` 类型 BIO 的例子：

```

BIO *btmp;
btmp = in_bio; /* in_bio 是被搜索的 BIO 链 */

do {
    btmp = BIO_find_type(btmp, BIO_TYPE_MD);
    if(btmp == NULL) break; /* 如果没有找到 */
    /* btmp 是一个 digest 类型的 BIO，做些你需要做的处理 ... */
    ...

    btmp = BIO_next(btmp);
} while(btmp);

```

到此为止，就已经基本写完了 BIO 的基础知识方面的东西，下面的文章将开始对每一个具体的 BIO 类型进行介绍，我想有了前面的这些铺垫和知识，后面的就轻松多了。请大家继续关注 <http://gdwzh.126.com> 的 openssl 专业论坛！

openssl 之 BIO 系列之 11---文件(file)类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Mon Dec 30 14:32:49 2002), 转信

文件(file)类型 BIO

---根据 openssl doc/crypto/bio/bio_s_file.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mail:wzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

前面我们已经介绍了很多 BIO 的基本构造和操作，现在，我们开始针对每一个类型 BIO 进行进一步的介绍，这些介绍都是基本基于 openssl 的帮助文档的，我尽可能加入自己的一些理解，理清思路。在开始这部分之前，我一直在想该从哪一种类型的 BIO 开始比较合适，因为这些 BIO 类型之间有些还是有相互联系的，比如 BIO_s_bio 型就和 BIO_f_ssl 有关系，最后，考虑到大家对文件操作都比较熟悉，而且该类型 BIO 比较独立，我决定从这个 BIO 开始介绍，随后逐步介绍其它 source/sink 型 BIO，然后再介绍 filter 型 BIO。

文件(file)类型 BIO 的相关函数和定义如下 (openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_s_file(void);
BIO *BIO_new_file(const char *filename, const char *mode);
BIO *BIO_new_fp(FILE *stream, int flags);
BIO_set_fp(BIO *b, FILE *fp, int flags);
BIO_get_fp(BIO *b, FILE **fpp);
int BIO_read_filename(BIO *b, char *name)
int BIO_write_filename(BIO *b, char *name)
int BIO_append_filename(BIO *b, char *name)
int BIO_rw_filename(BIO *b, char *name)
```

下面逐一介绍它们的作用和用法。

【BIO_s_file】

经过前面的介绍，大家应该对这种类型的函数结构很熟悉了，他们就是生成 BIO 类型的基本构造函数，BIO_s_file 返回 file 类型的 BIO，file 类型的 BIO 封装了一个标准的文件结构，它是一种 source/sink 型 BIO。file 类型的 BIO_METHOD 结构定义如下：

```
static BIO_METHOD methods_filep=
{
    BIO_TYPE_FILE,
    "FILE pointer",
    file_write,
    file_read,
    file_puts,
    file_gets,
```

```

file_ctrl,
file_new,
file_free,
NULL,
};

```

可以看到，file 类型的 BIO 定义了 7 个函数，这些函数的实现都在 Crypto\bio\bss_file.c 里面，大家如果要了解该类型 BIO 的函数实现，可以参考该文件。事实上，BIO_s_file 只是简单返回一个 file 类型的 BIO_METHOD 的结构指针，其函数实现如下：

```

BIO_METHOD *BIO_s_file(void)
{
    return(&methods_filep);
}

```

其实，从这个结构可以略见 BIO 的实现一斑，即 BIO 的所有动作都是根据它的 BIO_METHOD 的类型（第一个参数）来决定它的动作和行为的，从而实现 BIO 对各种类型的多态实现。

在 file 类型中，使用前面介绍过的 BIO_read 和 BIO_write 对底层的 file 数据流进行读写操作，file 类型 BIO 是支持 BIO_gets 和 BIO_puts 函数的（大家如果忘了这些函数的作用，请参考前面的《BIO 系列之 6---BIO 的 IO 操作函数》）。

BIO_flush 函数在 file 类型 BIO 中只是简单调用了 API 函数 fflush。

BIO_reset 函数则将文件指针重新指向文件的开始位置，它调用 fseek(stream,0,0) 函数实现该功能。

BIO_seek 函数将文件指针位置至于所定义的位置 ofs 上（从文件开头开始计算的偏移 ofs），它调用了文件的操作函数 fseek(stream,ofs,0)，是一个宏定义形式的函数，需要注意的是，因为该函数调用了 fseek 函数，所以成功的时候返回 0，失败的时候返回 -1，这是跟标准 BIO_seek 函数定义不一样的，因为标准的定义是成功返回 1，失败返回非正值。

BIO_eof 调用了 feof 函数。

如果在 BIO 结构中设置了 BIO_CLOSE 的标志，则在 BIO 释放的时候会自动调用 fclose 函数。

【BIO_new_file】

该函数根据给定的 mode 类型创建了一个文件 BIO，mode 参数的函数跟 fopen 函数中 mode 参数的含义是一样的。返回的 BIO 设置了 BIO_CLOSE 标志。调用成功返回一个 BIO，否则返回 NULL。

事实上，该函数先调用了 fopen 函数打开一个文件，然后调用 BIO_new 函数创建一个 file 类型 BIO，最后调用函数 BIO_set_fp 函数给 BIO 结构跟相关的 file 帮定。

【BIO_new_fp】

用文件描述符创建一个 file 类型 BIO，参数 Flags 可以为 BIO_CLOSE, BIO_NOCLOSE（关闭标志）以及 BIO_FP_TEXT（将文件设置为文本模式，默认的是二进制模式，该选项只对 Win32 平台有效）。事实上，该函数调用 BIO_new 函数创建一个 file 类型 BIO，然后调用函数 BIO_set_fp 函数给 BIO 结构跟相关的 file 帮定。需要注意的是，如果下层封装的是 stdout, stdin 和 stderr，他们因为跟一般的是不关闭的，所以应该设置 BIO_NOCLOSE 标志。

调用成功返回一个 BIO，否则返回 NULL。

【BIO_set_fp】

该函数将 BIO 跟文件描述符 fp 绑定在一起，其参数 flags 的含义跟 BIO_new_fp 是一样的。该函数是一个宏定义函数。调用成功返回 1，否则返回 0，不过目前的实现是从来不会出现失败情况的。

【BIO_get_fp】

该函数返回 file 类型 BIO 中文件描述符，也是一个宏定义。调用成功返回 1，否则返回 0，不过目前的实现是从来不会出现失败情况的。

【BIO_tell】

返回位置指针的值。是一个宏定义函数。

【BIO_read_filename, BIO_write_filename, BIO_append_filename, BIO_rw_filename】

这四个函数分别设置 BIO 的读文件名，写文件名，附加文件名以及读写的文件名。他们都是一些宏定义函数。调用成功返回 1，否则返回 0。

从上面各函数的介绍可以看出，因为 BIO 调用了底层的各种操作函数，所以，如果底层函数的调用有任何异常，都会反映在 BIO 的调用上。

下面举几个 BIO 文件类型操作的简单例子：

1.最简单的实例程序

```
BIO *bio_out;  
bio_out = BIO_new_fp(stdout, BIO_NOCLOSE);  
BIO_printf(bio_out, "Hello World\n");
```

2.上述例子的另一种实现方法

```
BIO *bio_out;  
bio_out = BIO_new(BIO_s_file());  
if(bio_out == NULL) /* 出错*/  
if(!BIO_set_fp(bio_out, stdout, BIO_NOCLOSE)) /* 出错则将文件流定向到标准输出*/  
BIO_printf(bio_out, "Hello World\n");
```

3.写文件操作

```
BIO *out;  
out = BIO_new_file("filename.txt", "w");  
if(!out) /*出错*/  
BIO_printf(out, "Hello World\n");  
BIO_free(out);
```

4.上述例子的另一种实现方法

```
BIO *out;  
out = BIO_new(BIO_s_file());  
if(out == NULL) /* Error ... */  
if(!BIO_write_filename(out, "filename.txt")) /* Error ... */  
BIO_printf(out, "Hello World\n");  
BIO_free(out);
```

openssl 之 BIO 系列之 12---文件描述符(fd)类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Wed Jan 1 11:40:40 2003), 转信

文件描述符(fd)类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_fd.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mailwzhah@263.net 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

文件描述符类型 BIO 也是一个 source/sink 型的 BIO,它定义了以下一些类型的函数 (openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_s_fd(void);
#define BIO_set_fd(b,fd,c) BIO_int_ctrl(b,BIO_C_SET_FD,c,fd)
#define BIO_get_fd(b,c) BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_FD,0,(char *)c)
BIO *BIO_new_fd(int fd, int close_flag);
```

有一点需要说明的是, 虽然存在 `bss_fd.c` 文件, 但是关于 `fd` 类型的 BIO 的实现函数, 并非真正在 `bss_fd.c` 里面, 而是在 `bss_sock.c` 里面, `bss_fd.c` 这是简单包含了 `bss_sock.c` 文件, 所以大家要找实现函数, 应该到 `bss_sock.c` 里面找。

【BIO_s_fd】

该函数返回一个文件描述符类型的 BIO_METHOD 结构, 它封装了文件描述符类型的一些规则, 如 `read()`和 `write()`函数等。fd 类型的 BIO_METHOD 结构如下:

```
static BIO_METHOD methods_fdp=
{
    BIO_TYPE_FD,"file descriptor",
    fd_write,
    fd_read,
    fd_puts,
    NULL, /* fd_gets, */
    fd_ctrl,
    fd_new,
    fd_free,
    NULL,
};
```

可见, 跟 `file` 类型 BIO 相比, 它没有实现 `gets` 的方法。下面对一些同样的 BIO 操作函数作些简单说明:

`BIO_read` 和 `BIO_write` 对底层的文件描述符结构进行读写操作。这两个函数的一些行为取决于他们所在的平台的文件描述符的读写函数的行为, 如果底层的文件描述符是非阻塞型的, 那么他们基本上是跟我们前面介绍过得 BIO 的 IO 操作函数一样的。请参看前面的文章和资料。`socket` 是一类特殊的描述符, 不应该使用文件描述符类型的 BIO 来封装它, 而应该使用专门的 `socke` 类型 BIO, 在以后我们会进行介绍。

`BIO_puts` 是支持的, 但是 `BIO_gets` 在本类型描述符中是不支持的。

如果设置了关闭标志, 那么当 BIO 被释放的时候底层的文件描述符就会被关闭。

`BIO_reset` 调用 `lseek(fd,0,0)`函数, 使文件指针指向开始的位置。调用成功返回 0, 失败返回 -1。

BIO_seek 调用了 lseek(fd,ofs,0)函数，设置文件指针的位置到从文件头偏移 ofs 的位置，成功返回文件指针的位置，失败返回-1。

BIO_tell 返回目前文件指针的位置，它其实调用了 lseek(fd,0,1)函数，失败返回-1。

【BIO_set_fd】

该函数将 BIO 的底层文件描述符设置为 fd，关闭标志也同时做了设置，其含义与文件类型 BIO 相应的含义一样。返回 1。

【BIO_get_fd】返回相应 BIO 的底层文件描述符，存于参数 c，不过，同时也作为返回值返回。c 应该为 int *类型的指针。如果 BIO 没有初始化，调用该函数将失败，返回-1。

【BIO_new_fd】

创建并返回一个底层描述符为 fd，关闭标志为 close_flag 的文件描述符类型的 BIO。其实，该函数依次调用了 BIO_s_fd、BIO_new 和 BIO_set_fd 完成了该功能。该函数如果调用失败返回 NULL。

下面是一个简单的例子：

```
BIO *out;
out = BIO_new_fd(fileno(stdout), BIO_NOCLOSE);
BIO_printf(out, "Hello World\n");
BIO_free(out);
```

openssl 之 BIO 系列之 13---Socket 类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Thu Jan 2 10:22:12 2003), 转信

Socket 类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_socket.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing Mailwzhah@263.net 发布于: httpgdwzh.126.com 之 openssl 专业论坛)

Socket 类型的 BIO 也是一种 source/sink 型 BIO，封装了 Socket 的 IO 操作，它相关的一些函数定义如下 (openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_s_socket(void);
#define BIO_set_fd(b,fd,c) BIO_int_ctrl(b,BIO_C_SET_FD,c,fd)
#define BIO_get_fd(b,c) BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_FD,0,(char *)c)
BIO *BIO_new_socket(int sock, int close_flag);
```

前面我们在介绍 fd 类型 BIO 的时候曾经说过，它的函数的实现文件跟 Scket 类型的 BIO 其实是放在一起的，都在文件 bss_socket.c 里面，从这些定义我们就可以知道，之所以这样做，是因为这两种类型的 BIO 实现的函数基本是相同的，并且具有很多的共性。

【BIO_s_socket】

该函数返回一个 Socket 类型的 BIO_METHOD 结构，BIO_METHOD 结构的定义如下：

```
static BIO_METHOD methods_sockp=
{
    BIO_TYPE_SOCKET,
```

```

"socket",
sock_write,
sock_read,
sock_puts,
NULL, /* sock_gets, */
sock_ctrl,
sock_new,
sock_free,
NULL,
};

```

可以看到，它跟 fd 类型 BIO 在实现的动作上基本上是一样的。只不过是前缀名和类型字段的名称不一样。其实在象 Linux 这样的系统里，Socket 类型跟 fd 类型是一样，他们是可以通用的，但是，为什么要分开来实现呢，那是因为有些系统如 windows 系统，socket 跟文件描述符是不一样的，所以，为了平台的兼容性，openssl 就将这两类分开来了。

BIO_read 和 BIO_write 对底层的 Socket 结构进行读写操作。

BIO_puts 是支持的，但是 BIO_gets 在 Socket 类型 BIO 中是不支持的，大家如果看源代码就可以知道，虽然 BIO_gets 在 Socket 类型是不支持的，但是如果调用该函数，不会出现异常，只会返回-1 的出错信息。

如果设置了关闭标志，那么当 BIO 被释放的时候底层的 Socket 连接就会被关闭。

【BIO_set_fd】

该函数将 Socket 描述符 fd 设置为 BIO 的底层 IO 结构，同时可以设置关闭标志 c。该函数返回 1。

【BIO_get_fd】

该函数返回指定 BIO 的 Socket 描述符，如果 c 参数不是 NULL，那么就将该描述符存在参数 c 里面，当然，Socket 描述符同时也作为返回值，如果 BIO 没有初始化则调用失败，返回-1。

【BIO_new_socket】

该函数根据给定的参数返回一个 socket 类型的 BIO，成功返回该 BIO 指针，失败返回 NULL。其实，该函数依次调用了 BIO_s_socket，BIO_new 和 BIO_set_fd 实现它的功能。

openssl 之 BIO 系列之 14---源类型的 NULL 型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_null.pod 翻译和自己的理解写成

（作者：DragonKing, Mail: wzah@263.net ,发布于：httpgdwzh.126.com 之 openssl 专业论坛）

这是一个空的 source/sink 型 BIO，写到这个 BIO 的数据都被丢掉了，从这里执行读操作也总是返回 EOF。该 BIO 非常简单，其相关函数的定义如下(openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_s_null(void);
```

其相关的源文件实现函数在 bio_null.c 里面。

【BIO_s_null】

该函数返回一个 NULL 型的 BIO_METHOD 结构，该结构定义如下：

```
static BIO_METHOD null_method=
{
    BIO_TYPE_NULL,
    "NULL",
    null_write,
    null_read,
    null_puts,
    null_gets,
    null_ctrl,
    null_new,
    null_free,
    NULL,
};
```

从结构上看，这个类型的 BIO 实现了不少的函数，但是，仔细看看源文件，就会发现所有这些函数都只是简单返回 0、1 或者输入数据的长度，而不作任何事情。熟悉 Linux 系统的技术人员可能知道，这跟 Linux 系统的/dev/null 设备的行为是一样的。

一般来说，在 openssl 里面，这种类型的 BIO 是置放在 BIO 链的末尾的，比如在应用程序中，如果你要将一些数据通过 filter 型的 BIO digest 进行摘要算法，但不需要把它送往任何地方，又因为一个 BIO 链要求以 source/sink 型 BIO 开始或结束，所以这时候就可以在 BIO 链的末尾添加一个 source/sink 型的 NULL 类型 BIO 来实现这个功能。

openssl 之 BIO 系列之 15---内存(mem)类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Sat Jan 4 15:53:26 2003), 转信

mem 类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_mem.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net ,发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

内存(mem)类型 BIO 所定义的相关系列函数如下 (openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_s_mem(void);
BIO_set_mem_eof_return(BIO *b,int v)
long BIO_get_mem_data(BIO *b, char **pp)
BIO_set_mem_buf(BIO *b,BUF_MEM *bm,int c)
BIO_get_mem_ptr(BIO *b,BUF_MEM **pp)
BIO *BIO_new_mem_buf(void *buf, int len);
```

内存型 BIO 是 source/sink 型 BIO，它使用内存作为它的 I/O。写进该类型 BIO 的数据被存储在 BUF_MEM 结构中，该结构被定义为适合存储数据的一种结构，其结构定义如下：

```
typedef struct buf_mem_st
{
    int length; /* current number of bytes */
    char *data;
```



```
int max; /* size of buffer */
} BUF_MEM;
```

可见，该结构定义了内存数据长度，数据存储空间以及最大长度三个变量来表述一段内存存储数据。但值得注意的是，内存型 BIO 的内存是可以无限扩大的，也就是说，不过你往里面写多少数据，都能成功执行。

一般来说，任何写入内存型 BIO 的数据都能被读出，除非该内存型 BIO 是只读类型的，那么，这时候如果对只读的内存型 BIO 执行读操作，那么相关数据就会从该 BIO 删除掉（其实没有删掉，只是指针往后面移动，访问不了了，如果调用 BIO_reset 就可以再访问）。

【BIO_s_mem】

该函数返回一个内存型的 BIO_METHOD 结构，期定义如下：

```
static BIO_METHOD mem_method=
{
    BIO_TYPE_MEM,
    "memory buffer",
    mem_write,
    mem_read,
    mem_puts,
    mem_gets,
    mem_ctrl,
    mem_new,
    mem_free,
    NULL,
};
```

BIO_write 和 BIO_read 函数是支持的。对内存型 BIO 执行写操作总是成功的，因为内存型 BIO 的内存能够无限扩大。任何一个对可读写的内存型 BIO 的读操作都会在使用内部拷贝操作从 BIO 里面删除该段数据，这样一来，如果 BIO 里面有大量的数据，而读的却只是很小的一些片断，那么会导致操作非常慢。使用只读的内存型 BIO 避免了这个问题。在使用的时候，如果内存型 BIO 必须使用可读写的，那么可以加一个 Buffer 型 BIO 到 BIO 链中

，这可以使操作速度更快。在以后的版本（该文档所述版本为 0.9.6a），可能会优化速度操作的问题。

BIO_gets 和 BIO_puts 操作在该类型 BIO 是支持的。

如果设置了 BIO_CLOSE 标志，那么内存型 BIO 被释放的时候其底层的 BUF_MEM 型 BIO 也同时被释放。

BIO_reset 函数被调用时，如果该 BIO 是可读写的，那么该 BIO 所有数据都会被清空；如果该 BIO 是只读的，那么该操作只会简单将指针指向原始位置，里面的数据可以再读。该文档所述版本的（0.9.6a）的内存型 BIO 对读写模式的 BIO 没有提供一个可以将指针重置但不破坏原有数据的方法，在以后的版本可能会增加的。

BIO_eof 返回 true，表明只时候 BIO 里面没有可读数据。

BIO_ctrl_pending 返回目前 BIO 里面存储的数据的字节(byte)数。

【BIO_set_mem_eof_return】

该函数设置一个没有数据的内存型 BIO 的执行读动作的行为。如果参数 v 是 0，那么该

空的内存型 BIO 就会返回 EOF，也就是说，这时候返回为 0，如果调用 BIO_should_retry 就会返回 false。如果参数 v 为非零，那么就会返回 v，并且同时会设置重试标志，也就是说此时调用 BIO_read_retry 会返回 true。为了跟正常的返回正值避免混淆，v 应该设置为负值，典型来说是一 1。

【BIO_get_mem_data】

该函数是一个宏定义函数，它将参数 pp 的指针指向内存型 BIO 的数据开始处，返回所有有效的数据。

【BIO_set_mem_buf】

该函数将参数 bm 所代表的 BUF_MEM 结构作为该 BIO 的底层结构，并把关闭标志设置为

参数 c，c 可以是 BIO_CLOSE 或 BIO_NOCLOSE，该函数也是一个宏定义。

【BIO_get_mem_ptr】

该函数也是一个宏定义函数，它将底层的 BUF_MEM 结构放在指针 pp 中。

【BIO_new_mem_buf】

该函数创建一个内存型 BIO，其数据为 buf 里面长度为 len 的数据（单位为 byte），如果参数 len 是一 1，那么就默认 buf 是以 null 结束的，使用 strlen 解决长度。这时候 BIO 被设置为只读的，不能执行写操作。它用于数据需要存储在一块静态内存中并以 BIO 形式存在的时候。所需要的数据是直接从内存中读取的，而不是先要执行拷贝操作（读写方式的内存 BIO 就是要先拷贝），这也就要求这块内存是只读的，不能改变，一直维持到 BIO 被释放。

【例子】

1. 创建一个内存型 BIO 并写入数据

```
BIO *mem = BIO_new(BIO_s_mem());
```

```
BIO_puts(mem, "Hello World\n");
```

2. 创建一个只读的内存型 BIO

```
char data[] = "Hello World";
```

```
BIO *mem;
```

```
mem = BIO_new_mem_buf(data, -1);
```

3. 把一个 BUF_MEM 结构从一个 BIO 中取出并释放该 BIO

```
BUF_MEM *bptr;
```

```
BIO_get_mem_ptr(mem, &bptr);
```

```
BIO_set_close(mem, BIO_NOCLOSE); /* BIO_free() 不释放 BUF_MEM 结构 */
```

```
BIO_free(mem);
```

openssl 之 BIO 系列之 16---BIO 对(pair)类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Sun Jan 5 11:49:06 2003), 转信

BIO 对(pair)类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_bio.pod 翻译和自己的理解写成

（作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛）

前面我们已经介绍过 BIO 对的概念，其实更进一步，BIO 对也是作为一种 source/sink 类型的 BIO 来处理的，也就是说，BIO 里面还提供了一种专门的 BIO_METHOD 方法来处理 BIO 对的各种操作。BIO 对类型的 BIO 各种相关的函数定义如下(openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD *BIO_s_bio(void);
#define BIO_make_bio_pair(b1,b2) (int)BIO_ctrl(b1,BIO_C_MAKE_BIO_PAIR,0,b2)
#define BIO_destroy_bio_pair(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_C_DESTROY_BIO_PAIR,0,NULL)
#define BIO_shutdown_wr(b) (int)BIO_ctrl(b, BIO_C_SHUTDOWN_WR, 0, NULL)

#define BIO_set_write_buf_size(b,size) (int)BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_WRITE_BUF_SIZE,size,NULL)
#define BIO_get_write_buf_size(b,size) (size_t)BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_WRITE_BUF_SIZE,size,NULL)
int BIO_new_bio_pair(BIO **bio1, size_t writebuf1, BIO **bio2, size_t writebuf2);
#define BIO_get_write_guarantee(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_WRITE_GUARANTEE,0,NULL)
size_t BIO_ctrl_get_write_guarantee(BIO *b);
#define BIO_get_read_request(b) (int)BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_READ_REQUEST,0,NULL)
size_t BIO_ctrl_get_read_request(BIO *b);
int BIO_ctrl_reset_read_request(BIO *b);
```

可以看到，这些函数中大多数是宏定义函数并且都是基于 BIO_ctrl 函数的。

BIO 对类型的 BIO 是一对 source/sink 型的 BIO，数据通常是从一个 BIO 缓冲写入，从另一个 BIO 读出。其实，从源代码 (bss_bio.c) 可以看出，所谓的 BIO 对只是将两个 BIO 的终端输出 (BIO 结构中参数 peer 的 ptr 成员) 相互设置为对方，从而形成一种对称的结构，如下：

```
bio1->peer->ptr=bio2
bio2->peer->ptr=bio1
数据流向 1(写 bio1,读 bio2): --->bio1--->bio2--->
数据流向 2(写 bio2,读 bio1): --->bio2--->bio1--->
```

因为没有提供内部数据结构的内存锁结构(lock)，所以，一般来说这个 BIO 对的两个 BIO 都必须在一个线程下使用。因为 BIO 链通常是以一个 source/sink BIO 结束的，所以就可以实现应用程序通过控制 BIO 对的一个 BIO 从而控制整个 BIO 链的数据处理。其实，也就

相当于 BIO 对给应用程序提供了一个处理整个 BIO 链的入口。上次我们说 BIO 对的时候就

说过，BIO 对的一个典型应用就是在应用程序里面控制 TLS/SSL 的 I/O 接口，一般来说，在应

用程序想在 TLS/SSL 中使用非标准的传输方法或者不适合使用标准的 socket 方法的时候就可以采用这样的方法来实现。

前面提过，BIO 对释放的时候，需要分别释放两个 BIO，如果在使用 BIO_free 或者 BI

`O_free_all` 释放了其中一个 BIO 的时候，另一个 BIO 就也必须要释放。

当 BIO 对使用在双向应用程序的时候，如 TLS/SSL，一定要对写缓冲区里面的数据执行 flush 操作。当然，也可以通过在 BIO 对中的另一个 BIO 调用 `BIO_pending` 函数，如果有数据在缓冲区中，那么就将它们读出并发送到底层的传输通道中。为了使请求或 `BIO_should_read` 函数调用成功（为 true），在执行任何正常的操作（如 `select`）之前，都必须这样做才行。

下面举一个例子说明执行 flush 操作的重要性：

考虑在 TLS/SSL 握手过程中，采用了 `BIO_write` 函数发送了数据，相应的操作应该使 `BIO_read`。 `BIO_write` 操作成功执行并将数据写入到写缓冲区中。`BIO_read` 调用开始会失败，`BIO_should_retry` 返回 true。如果此时对写缓冲区不执行 flush 操作，那么 `BIO_read` 调用永远不会成功，因为底层传输通道会一直等待直到数据有效（但数据却在写缓冲区里，没有传到底层通道）。

【BIO_s_bio】

该函数返回一个 BIO 对类型的 `BIO_METHOD`，其定义如下：

```
static BIO_METHOD methods_biop =
{ BIO_TYPE_BIO,
  "BIO pair",
  bio_write,
  bio_read,
  bio_puts,
  NULL /* 没有定义 bio_gets */,
  bio_ctrl,
  bio_new,
  bio_free,
  NULL /* 没有定义 bio_callback_ctrl */
};
```

从定义中可以看到，该类型的 BIO 不支持 `BIO_gets` 的功能。

`BIO_read` 函数从缓冲 BIO 中读取数据，如果没有数据，则发出一个重试请求。

`BIO_write` 函数往缓冲 BIO 中写入数据，如果缓冲区已满，则发出一个重试请求。

`BIO_ctrl_pending` 和 `BIO_ctrl_wpending` 函数可以用来查看在读或写缓冲区里面有效的数据的数量。

`BIO_reset` 函数将写缓冲区里面的数据清除。

【BIO_make_bio_pair】

该函数将两个单独的 BIO 连接起来成为一个 BIO 对。

【BIO_destroy_pair】

该函数跟上面的函数相反，它将两个连接起来的 BIO 对拆开；如果一个 BIO 对中的任何一个 BIO 被释放，该操作会自动执行。

【BIO_shutdown_wr】

该函数关闭 BIO 对的其中一个 BIO，一个 BIO 被关闭后，针对该 BIO 的任何写操作都会返回错误。从另一个 BIO 读数据的时候要么返回剩余的有效数据，要么返回 EOF。

【BIO_set_write_buf_size】

该函数设置 BIO 的缓冲区大小。如果该 BIO 的缓存区大小没有初始化，那么就会使用默认的值，大小为 17k，这对于一个 TLS 记录来说是足够大的了。

【BIO_get_write_buf_size】

该函数返回写缓冲区的大小。

【`BIO_new_bio_pair`】

该函数我们在前面的《`BIO` 系列之 9---`BIO` 对的创建和应用》中已经做了详细的介绍，其实，它是调用了 `BIO_new`, `BIO_make_bio_pair` 和 `BIO_set_write_buf_size` 函数来创建一对 `BIO` 对的。如果两个缓冲区长度的参数都为零，那么就会使用默认的缓冲区长度。

【`BIO_get_write_guarantee` 和 `BIO_ctrl_get_write_guarantee`】

这两个函数返回当前能够写入 `BIO` 的数据的最大长度。如果往 `BIO` 写入的数据长度比该函数返回的数据长度大，那么 `BIO_write` 返回的写入数据长度会小于要求写入的数据，如果缓冲区已经满了，则会发出一个重试的请求。这两个函数的唯一不同之处是一个使用函数实现的，一个是使用宏定义实现的。

【`BIO_get_read_request` 和 `BIO_ctrl_get_read_request`】

这两个函数返回要求发送的数据的长度，这通常是在对该 `BIO` 对的另一个 `BIO` 执行读操作时因为缓冲区数据为空导致失败时发出的请求。所以，这通常用来表明现在应该写入多少数据才能使接下来的读操作能够成功执行，这在 `TLS/SSL` 应用程序中是非常有用的，因为对于这个协议来说，读取的数据长度比缓冲区的数据长度通常要有意义的多。如果在读操作成功之后调用这两个函数会返回 0，如果在调用该函数之前有新的数据写入（不管是部分还是全部满足需要读取的数据的要求），那么调用该函数也会返回 0。理所当然，该函数返回的数据长度肯定不会大于 `BIO_get_write_guarantee` 函数返回的数据长度。

【`BIO_ctrl_reset_read_request`】

该函数就是把 `BIO_get_read_request` 要返回值设置为 0。

【参考文档】

《`BIO` 系列之 9---`BIO` 对的创建和应用》

openssl 之 `BIO` 系列之 17---连接（connect）类型 `BIO`

发信站: BBS 水木清华站 (Mon Jan 6 08:42:01 2003), 转信

连接(connect)类型 `BIO`

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_connect.pod 翻译和自己的理解写成

（作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛）

该类型的 `BIO` 封装了 `socket` 的 `Connect` 方法，它使得编程的时候可以使用统一的 `BIO` 规则进行 `socket` 的 `connect` 连接的操作和数据的发送接受，而不用关心具体平台的 `Socket` 的 `connect` 方法的区别。其相关定义的一些函数如下(`openssl\bio.h`):

```
BIO_METHOD * BIO_s_connect(void);
#define BIO_set_conn_hostname(b,name) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_CONNECT,0,(char *)name)
#define BIO_set_conn_port(b,port) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_CONNECT,1,(char *)port)
#define BIO_set_conn_ip(b,ip) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_CONNECT,2,(char *)ip)
)
```

```

#define BIO_set_conn_int_port(b,port) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_CONNECT,3,(c
har *)port)
#define BIO_get_conn_hostname(b) BIO_ptr_ctrl(b,BIO_C_GET_CONNECT,0)
#define BIO_get_conn_port(b) BIO_ptr_ctrl(b,BIO_C_GET_CONNECT,1)
#define BIO_get_conn_ip(b,ip) BIO_ptr_ctrl(b,BIO_C_SET_CONNECT,2)
#define BIO_get_conn_int_port(b,port) BIO_int_ctrl(b,BIO_C_SET_CONNECT,
3,port)
#define BIO_set_nbio(b,n) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_NBIO,(n),NULL)
#define BIO_do_connect(b) BIO_do_handshake(b)
BIO *BIO_new_connect(char *str)

```

【BIO_s_connect】

该函数返回一个 connect 类型的 BIO_METHOD 结构，该结构定义如下：

```

static BIO_METHOD methods_connectp=
{
    BIO_TYPE_CONNECT,
    "socket connect",
    conn_write,
    conn_read,
    conn_puts,
    NULL, /* connect_gets, */
    conn_ctrl,
    conn_new,
    conn_free,
    conn_callback_ctrl,
};

```

事实上，为了维护一个 Socket 结构，openssl 里面还定义了一个 BIO_CONNECT 结构来维护底层 socket 的地址信息以及状态信息，不过，通过封装，我们一般是不用直接接触该结构的，在此也就不再多做介绍，感兴趣可以参看文件 `bss_conn.c` 里面的定义和函数。

BIO_read 和 BIO_write 的操作调用底层的连接的 IO 操作来完成。如果在服务器地址和端口设置正确，但连接没有建立的时候调用读写操作函数，那么会先进行连接的建立操作，然后再进行读写操作。

BIO_puts 操作是支持的，但是 BIO_gets 操作不支持，这在该类型 BIO 的 BIO_METHOD 结构定义中就可以看出来。

如果关闭标志设置了，那么在 BIO 被释放的时候，任何活动的连接和 socket 都会被关闭。

BIO_reset 方法被调用的时候，连接（connect）类型的 BIO 的任何活动连接都会被关闭，从而回到可以重新跟同样的主机建立连接的状态。

BIO_get_fd 函数返回连接类型的 BIO 的底层 socket，当参数 c 不是 NULL 的时候，就将该 socket 赋值给 c，当然，socket 也作为返回值。c 参数应该为 int* 类型。如果 BIO 没有初始化，则返回 -1。

【BIO_set_conn_hostname】

该函数使用字符串设置主机名，该主机名也可以为 IP 地址的形式，还可以包括端口

号, 如 `hostname:port`, `hostname/any/other/path` 和 `hostname:port/any/other/path` 也是可以的。返回 1。

【`BIO_set_conn_port`】

该函数设置主机的端口号。该端口号的形式可以为数字的形式, 也可以为字符串类似 "http" 的形式。如果使用字符串形式, 首先会使用 `getservbyname` 函数搜索其相关的端口, 如果没有搜索到, 那么就会使用一张缺省的名字端口解释表, 目前该表列出的字符串有: `http`, `telnet`, `socks`, `https`, `ssl`, `ftp`, `gopher` 和 `wais`。返回 1。

需要注意的是: 如果端口名已经作为主机名的一部分设置了, 那么它就会覆盖 `BIO_set_conn_port` 函数设置的端口值。有的时候 (如有些应用可能不希望用固定的端口连接) 可能不方便, 这时候可以通过检测输入主机名的字符串中的 ":" 字符, 报错或截取字符串来避免这种情况。

【`BIO_set_conn_ip`】

该函数使用二进制的模式设置 IP 地址。返回 1。

【`BIO_set_conn_int_port`】

该函数以整数形式设置主机端口号, 参数应该为 `int*` 的形式。返回 1。

【`BIO_get_conn_hostname`】

该函数返回连接类型 BIO 的主机名, 如果 BIO 以及初始化, 但是没有设置主机名, 那么返回 NULL。返回值因为是一个内部指针, 所有不能更改它的值。

【`BIO_get_conn_port`】

该函数返回字符串类型的端口信息。如果没有设置, 就返回 NULL。

【`BIO_get_conn_ip`】

该函数返回二进制形式的 IP 地址。如果没有设置, 返回为全 0。

【`BIO_get_conn_int_port`】

该函数返回整数形式的端口号, 如果没有设置, 则返回 0。

上述四个函数的返回值在连接操作完成之后会被更新。而在此之前, 返回值都是应用程序自己设置的。

【`BIO_set_nbio`】

设置 I/O 的非阻塞标志。如果参数 `n` 为 0, 则 I/O 设置为阻塞模式; 如果 `n` 为 1, 则 I/O 设置为非阻塞模式。缺省的模式是阻塞模式。应该在连接建立之前调用本函数, 因为非阻塞模式的 I/O 是在连接过程中设置的。返回值恒为 1。

注意:

如果是阻塞模式的 I/O, 执行 IO 操作时 (如读写), 如果返回负值, 说明就产生了错误的情况, 如果返回值是 0, 一般来说表明连接已经关闭。

如果设置为非阻塞模式, 那么发出重试的请求就是很正常的事情了。

【`BIO_do_connect`】

该函数进行给定 BIO 的连接操作, 如果连接成功, 返回 1, 否则返回 0 或负值。在非阻塞模式的时候, 如果调用失败了, 可以调用 `BIO_should_retry` 函数以决定是否需要重试。

一般来说, 应用程序不需要调用本函数, 只有在希望将连接过程跟其它 IO 处理过程独立开来的时候, 才需要调用本函数。

在初始化连接的过程的时候, 如果返回值失败的原因为 `BIO_RR_CONNECT`, 调用 `BIO_should_io_special` 返回值可能也为 `true`。如果出现这种情况, 说明连接过程被阻塞住了, 应用程序应该使用正常的方法进行处理, 直到底层的 `socket` 连接上了再重试。

【`BIO_new_connect`】

该函数创建并返回一个连接类型的 BIO，其实，它调用了 BIO_s_connect、BIO_new 已经 BIO_set_conn_hostname 函数完成了整个操作。成功则返回一个 BIO，否则返回 NULL。

【例子】

这是一个连接到本地 Web 服务器的例子，返回一页的信息并把该信息复制到标准输出设备。

```
BIO *cbio, *out;
int len;
char tmpbuf[1024];
ERR_load_crypto_strings();
cbio = BIO_new_connect("localhost:http");
out = BIO_new_fp(stdout, BIO_NOCLOSE);
if(BIO_do_connect(cbio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error connecting to server\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    /* whatever ... */
}
BIO_puts(cbio, "GET / HTTP/1.0\n\n");
for(;;) {
    len = BIO_read(cbio, tmpbuf, 1024);
    if(len <= 0) break;
    BIO_write(out, tmpbuf, len);
}
BIO_free(cbio);
BIO_free(out);
```

openssl 之 BIO 系列之 18---接受(accept)类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Tue Jan 7 08:45:56 2003), 转信

接受(accept)类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_s_accept.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

接受(accept)类型的 BIO 跟连接(connect)类型 BIO 是相对应的, 它封装了 Socket 的 accept 方法及其相关的一些操作, 使得能够对不同的平台使用同一的函数进行操作。其定义的相关函数如下(openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_s_accept(void);
#define BIO_set_accept_port(b,name) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_ACCEPT,0,(char *)name)
#define BIO_get_accept_port(b) BIO_ptr_ctrl(b,BIO_C_GET_ACCEPT,0)
BIO *BIO_new_accept(char *host_port);
```



```

#define BIO_set_nbio_accept(b,n) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_ACCEPT,1,(n)?"a":
NULL)
#define BIO_set_accept_bios(b,bio) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_ACCEPT,2,(char
*)bio)
#define BIO_set_bind_mode(b,mode) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_BIND_MODE,mode,N
ULL)
#define BIO_get_bind_mode(b,mode) BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_BIND_MODE,0,NULL
)

#define BIO_BIND_NORMAL 0
#define BIO_BIND_REUSEADDR_IF_UNUSED 1
#define BIO_BIND_REUSEADDR 2
#define BIO_do_accept(b) BIO_do_handshake(b)
【BIO_s_accept】

```

该函数返回一个接受（Accept）类型的 BIO_METHOD 结构，其定义如下：

```

static BIO_METHOD methods_accept=
{
    BIO_TYPE_ACCEPT,
    "socket accept",
    acpt_write,
    acpt_read,
    acpt_puts,
    NULL, /* connect_gets, */
    acpt_ctrl,
    acpt_new,
    acpt_free,
    NULL,
};

```

通过该结构我们可以一目了然的知道该方法支持什么 I/O 操作，在本类型中，BIO_gets 的操作是不支持的。跟连接（connect）类型 BIO 一样，openssl 也定义了一个维护接受 Socket 信息的结构，在此我也不再详细介绍该结构，大家参考 bss_acpt.c 文件。

本类型的 BIO 对各种平台的 TCP/IP 的 accept 做了封装，所以在使用的时候就可以同一的使用 BIO 的规则进行操作，而不用担心因为不同的平台带来程序改写或增加移植的工作量，这也是 BIO 很重要的一个目的。

BIO_read 和 BIO_write 函数操作调用了底层平台连接的 I/O 相关操作，如果这时候没有连接建立，端口设置正确，那么该 BIO 就会等待连接的建立。事实上，当一个连接建立的时候，一个新的 socket 类型 BIO 就会被创建并附加到 BIO 链中，形成 accept->socket 的 BIO 结构，所以这时候对初始化了的接受 socket 进行 IO 操作就会导致它处于等待连接建立的状态。当一个接受类型的 BIO 在 BIO 链的末尾的时候，在处理 I/O 调用之前它会先等待一

个连接的建立；如果不是在末尾，那么它简单的把 I/O 调用传到下一个 BIO。

如果接受（accept）类型 BIO 的关闭标志设置了，那么当 BIO 被释放的时候，该 BIO 链上任何活动的连接和 socket 都会被关闭。

BIO_get_fd 和 BIO_set_fd 可以用来取得和设置该连接的 socket 描述符，详细情况参看《BIO 系列之 12---描述符(fd)类型 BIO》。

【`BIO_set_accept_port`】

该函数使用字符串来设置接受端口。其形式为“host:port”，“host”是要使用的接口，“port”是端口。这两部分都可以为“*”，这时候表示可以使用任意接口和端口。这里的端口的字符串含义跟连接（`connect`）类型 `BIO` 里面定义的一样，可以为数字形式的，可以使用 `getservbyname` 函数去匹配得到，还可以使用字符串的表，请参看连接型 `BIO` 说明的相关部分。

【`BIO_new_accept`】

该函数将 `BIO_new` 和 `BIO_set_accept_port` 函数放在一个函数里面调用，创建一个新的接受（`accept`）类型的 `BIO`。

【`BIO_set_nbio_accept`】

该函数设置接受 `socket` 是否为阻塞模式（缺省），如果参数 `n` 为 0，为阻塞模式，`n` 为 1 则为非阻塞模式。

【`BIO_set_accept_bios`】

该函数用来设置一个 `BIO` 链，当接受到一个连接的时候，这个设置好的 `BIO` 链就会被复制或附加到整个 `BIO` 链上来。有的时候这中处理方法是非常好的，比如，如果每个连接都需要一个缓冲区或 `SSL` 类型的 `BIO`，这时候使用本函数就省了很多麻烦了。需要注意的是，在调用本函数后，这个设置的链上的 `BIO` 不能自己释放，在接受（`accept`）`BIO` 被释放后，它们会自动释放。

当该函数调用的时候，其设置的 `BIO` 链位于接受 `BIO` 和 `socket` 类型的 `BIO` 之间，即形成：`accept->otherbios->socket` 的新的 `BIO` 链。

【`BIO_set_bind_mode` 和 `BIO_get_bind_mode`】

这两个函数用来设置和取得目前的绑定模式。如果设置为 `BIO_BIND_NORMAL`（缺省），那么另外一个 `socket` 就不能绑定到同一个端口。如果设置为 `BIO_BIND_REUSEADDR`，那么另外的 `socket` 可以绑定到同一个端口。如果设置为 `BIO_BIND_REUSEADDR_IF_UNUSED`，那么首先会尝试以 `BIO_BIND_NORMAL` 的模式绑定到端口，如果失败了而且端口没有使用，那么就会使用 `BIO_BIND_REUSEADDR` 模式绑定到端口。

【`BIO_do_accept`】

该函数有两个功能，当它在接受（`accept`）`BIO` 设置好之后第一被调用的时候，它会创建一个接受 `socket` 并把它跟地址绑定；第二次被调用的时候，它会等待连接的到来。

【注意】

如果服务器端希望可以处理多个连接的情况（通常都是这样的），那么接受 `BIO` 必须能够用来处理以后的连接，这时候可以这样做：

等待到一个连接后，调用

```
connection=BIO_pop(accept)
```

这样，`cnnection` 会包含一个最近建立的连接的 `BIO`，`accept` 就再次成为一个独立的 `BIO`，可以用来处理其它连接了。如果没有其它连接建立，那么就可以使用 `BIO_free` 释放该 `BIO`。

当然，如果只有一个连接需要处理，也可以使用连接 `BIO` 本身来进行 `I/O` 操作。但是一般来说不推荐这样做，因为这时候该接受 `BIO` 依然处于接受其它连接建立的状态。这可以使用上述的方法解决。

【例子】

这个例子在 4444 端口接受了两个连接，发送信息到每个连接上然后释放他们。

```
BIO *abio, *cbio, *cbio2;
ERR_load_crypto_strings();
abio = BIO_new_accept("4444");
/* 首先调用 BIO_accept 启动接受 BIO */
if(BIO_do_accept(abio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error setting up accept\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    exit(0);
}
/* 等待连接建立 */
if(BIO_do_accept(abio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error accepting connection\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    exit(0);
}
fprintf(stderr, "Connection 1 established\n");
/* 返回连接的 BIO */
cbio = BIO_pop(abio);
BIO_puts(cbio, "Connection 1: Sending out Data on initial connection\n"
);
fprintf(stderr, "Sent out data on connection 1\n");
/* 等待另一个连接的建立 */
if(BIO_do_accept(abio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error accepting connection\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    exit(0);
}
fprintf(stderr, "Connection 2 established\n");
/* 关闭连接 BIO，不再接受连接的建立 */
cbio2 = BIO_pop(abio);
BIO_free(abio);
BIO_puts(cbio2, "Connection 2: Sending out Data on second\n");
fprintf(stderr, "Sent out data on connection 2\n");
BIO_puts(cbio, "Connection 1: Second connection established\n");
/* 关闭这两个连接 */
BIO_free(cbio);
BIO_free(cbio2);
```

openssl 之 BIO 系列之 19---Filter 类型的 NULL 型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Wed Jan 8 14:33:33 2003), 转信

Filter 类型的 NULL 型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_f_null.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

前面我们已经介绍完 source/sink 型的 BIO 了, 以后的 BIO 系列文章将开始介绍过滤(filter)类型的 BIO。那么首先介绍的是一个非常简单的 BIO 类型——NULL 型 filter BIO, 其定义如下 (openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_f_null(void);
```

在本类型中, 只有这个函数是定义了的, 该函数返回一个 NULL 型的过滤 BIO_METHOD 结构, NULL 过滤型 BIO 是一个不作任何事情 BIO。针对该类型 BIO 的任何调用都会被简单

传递中 BIO 链中的下一个 BIO 中去, 也就相当于该 BIO 是不存在的一样。所以, 一般来说, 该类型的 BIO 用处不大。

openssl 之 BIO 系列之 20---缓冲 (buffer) 类型 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Thu Jan 9 09:43:36 2003), 转信

缓冲 (buffer) 类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_f_buffer.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

缓冲 (buffer) 类型 BIO 是一种过滤 (filter) 型的 BIO, 其相关的一些函数定义如下 (openssl\bio.h):

```
BIO_METHOD * BIO_f_buffer(void);
#define BIO_get_buffer_num_lines(b) BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_BUFF_NUM_LINES,0,NULL)
#define BIO_set_read_buffer_size(b,size) BIO_int_ctrl(b,BIO_C_SET_BUFF_SIZE,size,0)
#define BIO_set_write_buffer_size(b,size) BIO_int_ctrl(b,BIO_C_SET_BUFF_SIZE,size,1)
#define BIO_set_buffer_size(b,size) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_BUFF_SIZE,size,NULL)
#define BIO_set_buffer_read_data(b,buf,num) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_BUFF_READ_DATA,num,buf)
【BIO_f_buffer】
```

该函数返回一个 Buffer 类型的 BIO_METHOD 结构，该结构定义如下 (bf_buff.c):

```
static BIO_METHOD methods_buffer=
{
    BIO_TYPE_BUFFER,
    "buffer",
    buffer_write,
    buffer_read,
    buffer_puts,
    buffer_gets,
    buffer_ctrl,
    buffer_new,
    buffer_free,
    buffer_callback_ctrl,
};
```

由结构定义可见，该类型 BIO 支持所有 BIO 的 I/O 函数。写入缓冲(buffer)BIO 的数据存储在缓冲区里面，定期写入到 BIO 链的下一个 BIO 中，事实上，只有缓冲区已满或者调用了 BIO_flush 函数时，数据才会写入下面的 BIO，所以，当任何存储在缓冲区的数据需要写入的时候（如在使用 BIO_pop 函数从 BIO 链中删除一个 buffer 类型 BIO 之前），必须使

用 BIO_flush 函数，如果 BIO 链的末尾是一个非阻塞型的 BIO，有时候调用 BIO_flush 可能出现失败，需要重试的情况。从该类型 BIO 读取数据时，数据从下一个 BIO 填充到该 BIO 的

内部缓冲区中，然后再读出来。该类型 BIO 支持 BIO_gets 和 BIO_puts 方法，事实上，BIO_gets 函数是通过在下一个 BIO 的 BIO_read 函数来实现的，所以，如果一个 BIO 不支持 BIO_gets 方法（如 SSL 类型的 BIO），可以通过预先附加一个 buffer 类型 BIO 来实现 BIO_gets 的功能。

BIO_reset 被调用的时候，该类型 BIO 里面的所有数据都会被清空。

【BIO_get_buffer_num_lines】

返回缓冲区中目前数据的的行数。

【BIO_set_read_buffer_size、BIO_set_write_buffer_size 和 BIO_set_buffer_size】

这三个函数分别设置缓冲类型 BIO 的读、写或者读写缓冲区的大小。初始的缓冲区大小由宏定义 DEFAULT_BUFFER_SIZE 决定，默认的是 1024。如果设置的缓冲区大小小于 DEFAULT_BUFFER_SIZE，那么就会被忽略，也就是说缓冲区大小会保持为 DEFAULT_BUFFER_SIZE 所定义的大小。当重新设置缓冲区大小时，里面的数据会全部被清空。成功执行返回 1，否则返回 0。

【BIO_set_buffer_read_data】

该函数清空缓冲区原有的数据，并使用 num 个 buf 中的数据填充该缓冲区，如果 num 的大小大于目前的缓冲区设定大小，那么缓冲区就会自动扩大。成功设置返回 1，否则返回 0。

openssl 之 BIO 系列之 21---Base64 类型的 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Fri Jan 10 09:49:37 2003), 转信

Base64 类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_f_base64.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于: <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛)

该类型为过滤 (filter) 类型 BIO, 其定义如下 (openssl\bio.h, openssl\evp.h)

:

```
BIO_METHOD * BIO_f_base64(void);
```

【BIO_f_base64】

该函数返回一个 Base64 类型的 BIO_METHOD 结构, 该结构定义如下 (evp\bio_b64.c)

:

```
static BIO_METHOD methods_b64=
```

```
{
    BIO_TYPE_BASE64,
    "base64 encoding",
    b64_write,
    b64_read,
    NULL, /* b64_puts, */
    NULL, /* b64_gets, */
    b64_ctrl,
    b64_new,
    b64_free,
    b64_callback_ctrl,
};
```

应该注意的是, 该类型的 BIO 其定义并不在 bio 目录下, 而是在 evp 目录下。

当往该 BIO 写入数据时, 数据被 Base64 编码, 当从该 BIO 读数据时, 数据被 Base64 解码。该 BIO 不支持 BIO_gets 和 BIO_puts 的功能。

BIO_flush 在该类型 BIO 被调用的时候, 表示需要写入的数据已经写完, 用来把最后的一段数据写入到 BIO 里面去。

【BIO_set_flags】

该函数可以用来设置标记 BIO_FLAGS_BASE64_NO_NL, 该标记设置后, 将把所有数据编码成为一行或者说期望所有数据都在一行上。需要注意的是, 由于 base64 编码本身格式的原因, 不能准确可靠的决定编码后的数据块的结束位置, 大家使用的时候自己需要注意数据的长度问题。

【例子】

下面的程序将字符串 "Hello World\n" 进行 base64 编码并写入到标准输出设备。

```
BIO *bio, *b64;
char message[] = "Hello World \n";
b64 = BIO_new(BIO_f_base64());
bio = BIO_new_fp(stdout, BIO_NOCLOSE);
```

```

bio = BIO_push(b64, bio);
BIO_write(bio, message, strlen(message));
BIO_flush(bio);
BIO_free_all(bio);

```

下面的程序将 base64 编码的数据从标准输入设备读出并将解码数据输出到标准输出设备：

```

BIO *bio, *b64, bio_out;
char inbuf[512];
int inlen;
char message[] = "Hello World \n";
b64 = BIO_new(BIO_f_base64());
bio = BIO_new_fp(stdin, BIO_NOCLOSE);
bio_out = BIO_new_fp(stdout, BIO_NOCLOSE);
bio = BIO_push(b64, bio);
while((inlen = BIO_read(bio, inbuf, strlen(message))) > 0)
BIO_write(bio_out, inbuf, inlen);
BIO_free_all(bio);

```

openssl 之 BIO 系列之 22---Cipher 类型的 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Sat Jan 11 09:55:42 2003), 转信

Cipher 类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_f_cipher.pod 翻译和自己的理解写成

（作者：DragonKing, Mail: wzah@263.net ,发布于： <http://gdwzh.126.com> 之 openssl 专业论坛）

该类型为过滤（filter）类型 BIO，其定义如下（openssl\bio.h,openssl\evp.h）

:

```

BIO_METHOD * BIO_f_cipher(void);
void BIO_set_cipher(BIO *b,const EVP_CIPHER *cipher,
unsigned char *key, unsigned char *iv, int enc);
int BIO_get_cipher_status(BIO *b)
int BIO_get_cipher_ctx(BIO *b, EVP_CIPHER_CTX **pctx)

```

【BIO_f_cipher】

该函数返回 cipher 类型的 BIO_METHOD 结构，其结构定义如下（evp\bio_enc.c）：

```

static BIO_METHOD methods_enc=
{
    BIO_TYPE_CIPHER,"cipher",
    enc_write,
    enc_read,
    NULL, /* enc_puts, */
    NULL, /* enc_gets, */
    enc_ctrl,

```

```

enc_new,
enc_free,
enc_callback_ctrl,
};

```

该类型的 BIO 将写入该 BIO 的数据加密，从该 BIO 读数据时数据被解密，它事实上封装了 EVP_CipherInit、EVP_CipherUpdate、EVP_CipherFinal 三种方法。它不支持 BIO_puts 和 BIO_gets 的方法，如果要使用这两个方法，可以通过在前面附加一个 buffer 类型的 BIO 来实现，这在前面我们介绍过。

跟 base64 型 BIO 相似，当调用 BIO_flush 函数时，表明所有数据都已经通过该类型 BIO 加密了，用来将最后的一段数据通过该 BIO 进行加密。在进行加密的时候，必须调用 BIO_flush 函数来把最后的数据通过 BIO 进行加密，否则最后的数据会在解密的时候出现失败的情况。当从一个加密类型的 BIO 读取数据时，当读到最后一段数据时，会通过检测 EOF 自动检测到数据结束标志并自动将这段数据解密。

【BIO_set_cipher】

该函数设置该 BIO 的加密算法，数据使用参数 key 为加密密钥，参数 iv 作为加密的 IV（初始化向量）。如果 enc 设置为 1，则为加密，enc 设置为 0，则为解密。该函数不返回值。

【BIO_get_cipher_status】

该函数是一个 BIO_ctrl 的宏，用来检测解密是否成功执行。因为在解密的时候（执行读操作的时候），如果最后一段数据发生错误，会返回 0，而遇到 EOF 成功完成操作后也会返回 0，所以必须调用本函数确定解密操作是否成功执行了。解密成功返回 1，否则返回 0。

【BIO_get_cipher_ctx】

该函数也是 BIO_ctrl 的一个宏定义函数，它返回 BIO 的内部加密体制。返回的加密体制可以使用标准的加密规则进行设置。这在 BIO_set_cipher 函数的灵活性不能适应应用程序的需要的时候是很有用的。该函数总是返回 1。

openssl 之 BIO 系列之 23---MD 类型的 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Sun Jan 12 08:07:10 2003), 转信

MD 类型 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_f_md.pod 翻译和自己的理解写成

（作者：DragonKing, Mail: wzah@263.net, 发布于：http://gdwzh.126.com 之 openssl 专业论坛）

该类型为过滤（filter）类型 BIO，其定义如下（openssl\bio.h, openssl\evp.h）

:

```

BIO_METHOD * BIO_f_md(void);
int BIO_set_md(BIO *b, EVP_MD *md);
int BIO_get_md(BIO *b, EVP_MD **mdp);
int BIO_get_md_ctx(BIO *b, EVP_MD_CTX **mdcp);

```

跟 Cipher 类型一样，该类型的一些定义和实现文件是在 evp\bio_md.c 里面，而不是

在 bio 目录下。大家要看源文件，请参看这个文件。

【BIO_f_md】

该函数返回一个 MD 类型的 BIO_METHOD 结构，其定义如下：

```
static BIO_METHOD methods_md=
{
    BIO_TYPE_MD,"message digest",
    md_write,
    md_read,
    NULL, /* md_puts, */
    md_gets,
    md_ctrl,
    md_new,
    md_free,
    md_callback_ctrl,
};
```

MD 类型 BIO 对通过它的任何数据都进行摘要操作 (digest)，事实上，该类型 BIO 封装了 EVP_DigestInit、EVP_DigestUpdate 和 EVP_DigestFinal 三个函数的功能和行为。该类型 BIO 是完全对称的，也就是说，不管是读数据 (BIO_read) 还是写数据 (BIO_write)，都进行相同的摘要操作。

BIO_gets 函数执行的时候，如果给定的 size 参数足够大，可以完成摘要 (digest) 计算，那么就会返回摘要值。BIO_puts 函数是不支持的，如果需要支持该函数，可以在前面附加一个 buffer 类型的 BIO。

BIO_reset 函数重新初始化一个摘要类型的 BIO，事实上，它是简单重新调用了 EVP_DigestInit 函数进行初始化。

注意，在从一个摘要 BIO 里面读取完摘要信息之后，在重新使用该 BIO 之前，必须调用 BIO_reset 或 BIO_set_md 重新初始化该 BIO 才行。

【BIO_set_md】

该函数是一个 BIO_ctrl 函数的宏定义函数，它使用参数 md 设置给定 BIO 的摘要算法。该函数必须在执行读写操作之前调用，用来初始化一个摘要类型的 BIO。调用成功返回 1，否则返回 0。

【BIO_get_md】

该函数也是 BIO_ctrl 函数一个宏定义。它返回 BIO 摘要方法的指针到 mdp 参数里面。调用成功返回 1，否则返回 0。

【BIO_get_md_ctx】

该函数返回摘要 BIO 的方法结构到 mdcx 参数里面。该结构可以作为参数使用在 EVP_DigestFinal、EVP_SignFinal 和 EVP_VerifyFinal 函数里，这增加了灵活性。因为该函数返回的结构是一个 BIO 内部的结构，所以对该结构的任何改变操作都会影响到相应的 BIO，并且如果该 BIO 释放了，该结构指针也就无效了。调用成功返回 1，否则返回 0。

【例子】

1. 下列的例子创建一个包含 SHA1 和 MD5 类型摘要 BIO 的 BIO 链，并将数据 "Hello World" 通过它们进行摘要操作。

```
BIO *bio, *mdtmp;
char message[] = "Hello World";
bio = BIO_new(BIO_s_null());
```

```
mdtmp = BIO_new(BIO_f_md());
BIO_set_md(mdtmp, EVP_sha1());
// 使用 BIO_push 在 BIO 链前面增加一个 sink 类型的 BIO，作为 BIO 链开始的标志
bio = BIO_push(mdtmp, bio);
mdtmp = BIO_new(BIO_f_md());
BIO_set_md(mdtmp, EVP_md5());
bio = BIO_push(mdtmp, bio);
/* 注意，现在 mdtmp 变量已经没有用了*/
BIO_write(bio, message, strlen(message));//因为最后一个 BIO 是 null 型的 BIO
, 所以数据实际上已经自动被丢弃了。
```

2. 下面的例子演示了从摘要类型 BIO 读数据的过程：

```
BIO *bio, *mdtmp;
char buf[1024];
int rrlen;
bio = BIO_new_file(file, "rb");
mdtmp = BIO_new(BIO_f_md());
BIO_set_md(mdtmp, EVP_sha1());
bio = BIO_push(mdtmp, bio);
mdtmp = BIO_new(BIO_f_md());
BIO_set_md(mdtmp, EVP_md5());
bio = BIO_push(mdtmp, bio);
do {
    rrlen = BIO_read(bio, buf, sizeof(buf));
    /* 可以在这里面加入处理数据的代码 */
} while(rrlen > 0);
```

3. 下面的例子从一个 BIO 链中读取摘要数据并输出。可以跟上面的例子一起使用。

```
BIO *mdtmp;
unsigned char mdbuf[EVP_MAX_MD_SIZE];
int mdlen;
int i;
mdtmp = bio; /* 这里假设 BIO 已经设置好了*/
do {
    EVP_MD *md;
    mdtmp = BIO_find_type(mdtmp, BIO_TYPE_MD);
    if(!mdtmp) break;
    BIO_get_md(mdtmp, &md);
    printf("%s digest", OBJ_nid2sn(EVP_MD_type(md)));
    mdlen = BIO_gets(mdtmp, mdbuf, EVP_MAX_MD_SIZE);
    for(i = 0; i < mdlen; i++) printf(":%02X", mdbuf[i]);
    printf("\n");
    mdtmp = BIO_next(mdtmp);
} while(mdtmp);
BIO_free_all(bio);
```

openssl 之 BIO 系列之 24---SSL 类型的 BIO

发信站: BBS 水木清华站 (Mon Jan 13 09:38:09 2003), 转信

SSL 类型的 BIO

---根据 openssl doc\crypto\bio_f_ssl.pod 翻译和自己的理解写成

(作者: DragonKing, Mail: wzhah@263.net, 发布于: <http://openssl.126.com> 之 openssl 专业论坛)

从名字就可以看出, 这是一个非常重要的 BIO 类型, 它封装了 openssl 里面的 ssl 规则和函数, 相当于提供了一个使用 SSL 很好的有效工具, 一个很好的助手。其定义 (openssl\bio.h, openssl\ssl.h) 如下:

```
BIO_METHOD *BIO_f_ssl(void);
#define BIO_set_ssl(b,ssl,c) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_SSL,c,(char *)ssl)
#define BIO_get_ssl(b,sslp) BIO_ctrl(b,BIO_C_GET_SSL,0,(char *)sslp)
#define BIO_set_ssl_mode(b,client) BIO_ctrl(b,BIO_C_SSL_MODE,client,NULL)
L)
#define BIO_set_ssl_renegotiate_bytes(b,num) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_SSL_RENEGOTIATE_BYTES,num,NULL);
#define BIO_set_ssl_renegotiate_timeout(b,seconds) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_SSL_RENEGOTIATE_TIMEOUT,seconds,NULL);
#define BIO_get_num_renegotiates(b) BIO_ctrl(b,BIO_C_SET_SSL_NUM_RENEGOTIATES,0,NULL);
BIO *BIO_new_ssl(SSL_CTX *ctx,int client);
BIO *BIO_new_ssl_connect(SSL_CTX *ctx);
BIO *BIO_new_buffer_ssl_connect(SSL_CTX *ctx);
int BIO_ssl_copy_session_id(BIO *to,BIO *from);
void BIO_ssl_shutdown(BIO *bio);
#define BIO_do_handshake(b) BIO_ctrl(b,BIO_C_DO_STATE_MACHINE,0,NULL)
```

该类型 BIO 的实现文件在 ssl\bio_ssl.c 里面, 大家可以参看这个文件得到详细的函数实现信息。

【BIO_f_ssl】

该函数返回一个 SSL 类型的 BIO_METHOD 结构, 其定义如下:

```
static BIO_METHOD methods_sslp=
{
    BIO_TYPE_SSL,"ssl",
    ssl_write,
    ssl_read,
    ssl_puts,
    NULL, /* ssl_gets, */
    ssl_ctrl,
    ssl_new,
    ssl_free,
    ssl_callback_ctrl,
```

```
};
```

可见，SSL 类型 BIO 不支持 BIO_gets 的功能。

BIO_read 和 BIO_write 函数调用的时候，SSL 类型的 BIO 会使用 SSL 协议进行底层的 I/O 操作。如果此时 SSL 连接并没有建立，那么就会在调用第一个 IO 函数的时候先进行连接的建立。

如果使用 BIO_push 将一个 BIO 附加到一个 SSL 类型的 BIO 上，那么 SSL 类型的 BIO 读写数据的时候，它会被自动调用。

BIO_reset 调用的时候，会调用 SSL_shutdown 函数关闭目前所有处于连接状态的 SSL，然后再对下一个 BIO 调用 BIO_reset，这功能一般就是将底层的传输连接断开。调用完成之后，SSL 类型的 BIO 就处于初始的接受或连接状态。

如果设置了 BIO 关闭标志，那么 SSL 类型 BIO 释放的时候，内部的 SSL 结构也会被 SSL_free 函数释放。

【BIO_set_ssl】

该函数设置 SSL 类型 BIO 的内部 ssl 指针指向 ssl，同时使用参数 c 设置了关闭标志。

【BIO_get_ssl】

该函数返回 SSL 类型 BIO 的内部的 SSL 结构指针，得到该指针后，可以使用标志的 SSL 函数对它进行操作。

【BIO_set_ssl_mode】

该函数设置 SSL 的工作模式，如果参数 client 是 1，那么 SSL 工作模式为客户端模式，如果 client 为 0，那么 SSL 工作模式为服务器模式。

【BIO_set_ssl_renegotiate_bytes】

该函数设置需要重新进行 session 协商的读写数据的长度为 num。当设置完成后，在没读写的数据一共到达 num 字节后，SSL 连接就会自动重新进行 session 协商，这可以加强 SSL 连接的安全性。参数 num 最少为 512 字节。

【BIO_set_ssl_renegotiate_timeout】

该函数跟上述函数一样都是为了加强 SSL 连接的安全性的。不同的是，该函数采用的参数是时间。该函数设置重新进行 session 协商的时间，其单位是秒。当 SSL session 连接建立的时间到达其设置的时间时，连接就会自动重新进行 session 协商。

【BIO_get_num_renegotiates】

该函数返回 SSL 连接在因为字节限制或时间限制导致 session 重新协商之前总共读写的数据长度。

【BIO_new_ssl】

该函数使用 ctx 参数所代表的 SSL_CTX 结构创建一个 SSL 类型的 BIO，如果参数 client 为非零值，就使用客户端模式。

【BIO_new_ssl_connect】

该函数创建一个包含 SSL 类型 BIO 的新 BIO 链，并在后面附加了一个连接类型的 BIO。

方便而且有趣的是，因为在 filter 类型的 BIO 里，如果是该 BIO 不知道（没有实现）BIO_ctrl 操作，它会自动把该操作传到下一个 BIO 进行调用，所以我们可以调用本函数得到 BIO 上直接调用 BIO_set_host 函数来设置服务器名字和端口，而不需要先找到连接 BIO。

【BIO_new_buffer_ssl_connect】

创建一个包含 buffer 型的 BIO，一个 SSL 类型的 BIO 以及一个连接类型的 BIO。

【`BIO_ssl_copy_session_id`】

该函数将 BIO 链 from 的 SSL Session ID 拷贝到 BIO 链 to 中。事实上，它是通过查找到两个 BIO 链中的 SSL 类型 BIO，然后调用 `SSL_copy_session_id` 来完成操作的。

【`BIO_ssl_shutdown`】

该函数关闭一个 BIO 链中的 SSL 连接。事实上，该函数通过查找到该 BIO 链中的 SSL 类型 BIO，然后调用 `SSL_shutdown` 函数关闭其内部的 SSL 指针。

【`BIO_do_handshake`】

该函数在相关的 BIO 上启动 SSL 握手过程并建立 SSL 连接。连接成功建立返回 1，否则返回 0 或负值，如果连接 BIO 是非阻塞型的 BIO，此时可以调用 `BIO_should_retry` 函数以决定释放需要重试。如果调用该函数的时候 SSL 连接已经建立了，那么该函数不会做任何事情。一般情况下，应用程序不需要直接调用本函数，除非你希望将握手过程跟其它 IO 操作分离开来。

需要注意的是，如果底层是阻塞型（openssl 帮助文档写的是非阻塞型,non blocking,但是根据上下文意思已经 BIO 的其它性质，我个人认为是阻塞型，blocking 才是正确的）的 BIO，在一些意外的情况 SSL 类型 BIO 下也会发出意外的重试请求，如在执行 `BIO_read` 操作的时候如果启动了 session 重新协商的过程就会发生这种情况。在 0.9.6 和以后的版本，可以通过 SSL 的标志 `SSL_AUTO_RETRY` 将该类行为禁止，这样设置之后，使用阻塞型的 SSL 类型 BIO 就永远不会发出重试的请求。

【例子】

1. 一个 SSL/TLS 客户端的例子，完成从一个 SSL/TLS 服务器返回一个页面的功能。其中 IO 操作的方法跟连接类型 BIO 里面的例子是相同的。

```
BIO *sbio, *out;
int len;
char tmpbuf[1024];
SSL_CTX *ctx;
SSL *ssl;
ERR_load_crypto_strings();
ERR_load_SSL_strings();
OpenSSL_add_all_algorithms();
//如果系统平台不支持自动进行随机数种子的设置，这里应该进行设置(seed PRNG)
ctx = SSL_CTX_new(SSLv23_client_method());
//通常应该在这里设置一些验证路径和模式等，因为这里没有设置，所以该例子可以跟使用任意 CA 签发证书的任意服务器建立连接
sbio = BIO_new_ssl_connect(ctx);
BIO_get_ssl(sbio, &ssl);
if(!ssl) {
    fprintf(stderr, "Can't locate SSL pointer\n");
}
/* 不需要任何重试请求*/
SSL_set_mode(ssl, SSL_MODE_AUTO_RETRY);
//这里你可以添加对 SSL 的其它一些设置
BIO_set_conn_hostname(sbio, "localhost:https");
```

```

out = BIO_new_fp(stdout, BIO_NOCLOSE);
if(BIO_do_connect(sbio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error connecting to server\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
}
if(BIO_do_handshake(sbio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error establishing SSL connection\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
}
/* 这里可以添加检测 SSL 连接的代码，得到一些连接信息*/
BIO_puts(sbio, "GET / HTTP/1.0\n\n");
for(;;) {
    len = BIO_read(sbio, tmpbuf, 1024);
    if(len <= 0) break;
    BIO_write(out, tmpbuf, len);
}
BIO_free_all(sbio);
BIO_free(out);

```

2. 一个简单的服务器的例子。它使用了 **buffer** 类型的 BIO，从而可以使用 **BIO_gets** 从一个 SSL 类型的 BIO 读取数据。它创建了一个包含客户端请求的随机 web 页，并把请求信息输出到标准输出设备。

```

BIO *sbio, *bbio, *acpt, *out;
int len;
char tmpbuf[1024];
SSL_CTX *ctx;
SSL *ssl;
ERR_load_crypto_strings();
ERR_load_SSL_strings();
OpenSSL_add_all_algorithms();
//可能需要进行随机数的种子处理 (seed PRNG)
ctx = SSL_CTX_new(SSLv23_server_method());
if (!SSL_CTX_use_certificate_file(ctx, "server.pem", SSL_FILETYPE_PEM)
|| !SSL_CTX_use_PrivateKey_file(ctx, "server.pem", SSL_FILETYPE_PEM)
|| !SSL_CTX_check_private_key(ctx)) {
    fprintf(stderr, "Error setting up SSL_CTX\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    return 0;
}
//可以在这里设置验证路径，DH 和 DSA 算法的临时密钥回调函数等等
/* 创建一个新的服务器模式的 SSL 类型 BIO*/
sbio=BIO_new_ssl(ctx,0);
BIO_get_ssl(sbio, &ssl);
if(!ssl) {

```

```

fprintf(stderr, "Can't locate SSL pointer\n");
}
/* 不需要任何重试请求 */
SSL_set_mode(ssl, SSL_MODE_AUTO_RETRY);
/* 创建一个 Buffer 类型 BIO */
bbio = BIO_new(BIO_f_buffer());
/* 加到 BIO 链上 */
sbio = BIO_push(bbio, sbio);
acpt=BIO_new_accept("4433");
/*

```

当一个新连接建立的时候，我们可以将 sbio 链自动插入到连接所在的 BIO 链中去。这时候，这个 BIO 链(sbio)就被 accept 类型 BIO 吞并了，并且当 accept 类型 BIO 释放的时候，它会自动被释放。

```

*/
BIO_set_accept_bios(acpt,sbio);
out = BIO_new_fp(stdout, BIO_NOCLOSE);
/* 设置 accept BIO */
if(BIO_do_accept(acpt) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error setting up accept BIO\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    return 0;
}
/* 等待连接的建立 */
if(BIO_do_accept(acpt) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error in connection\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    return 0;
}
/*
    因为我们只想处理一个连接，所以可以删除和释放 accept BIO 了
*/
sbio = BIO_pop(acpt);
BIO_free_all(acpt);
if(BIO_do_handshake(sbio) <= 0) {
    fprintf(stderr, "Error in SSL handshake\n");
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    return 0;
}
BIO_puts(sbio, "HTTP/1.0 200 OK\r\nContent-type: text/html\r\n\r\n");
BIO_puts(sbio, "<pre>\r\nConnection Established\r\nRequest headers:\r\n");
BIO_puts(sbio, "-----\r\n"
);

```

```

for(;;) {
len = BIO_gets(sbio, tmpbuf, 1024);
if(len <= 0) break;
BIO_write(sbio, tmpbuf, len);
BIO_write(out, tmpbuf, len);
/* 查找请求头的结束标准空白行*/
if((tmpbuf[0] == '\r') || (tmpbuf[0] == '\n')) break;
}
BIO_puts(sbio, "-----\r\n"
);
BIO_puts(sbio, "</pre>\r\n");
/* 因为使用了 buffer 类型的 BIO，我们最好调用 BIO_flush 函数 */
BIO_flush(sbio);
BIO_free_all(sbio);

```

openssl 之 BIO 系列之 25---结束语

发信站: BBS 水木清华站 (Tue Jan 14 09:28:10 2003), 转信

(作者: DragonKing, Mail: wzah@263.net ,发布于: <http://openssl.126.com> 之 openssl 专业论坛)

经过半个月左右，终于将 BIO 的结构和各个分支基本介绍完了，BIO 是一个很好的思想，具备了基本的面向对象的思想，也是跨平台实现的一个范例。

如果大家耐心看完了这个系列就可以发现，BIO 基本几乎封装了除了证书处理外的 openssl 所有的功能，包括加密库以及 SSL/TLS 协议。当然，它们都只是在 openssl 其它功能之上封装搭建起来的，但却方便了不少。对于一般的编程应用人员来说，从 BIO 开始使用 openssl 的 API 功能或者是一个不错的选择，因为通过封装，BIO 的 I/O 函数是有限的，掌握和使用起来相对简单容易。

因为时间和精力有限，很多东西我并没有进行测试，只是根据源代码和文档为基础写成的，肯定免不了有错误的地方，希望大家指正，一定要指正，否则就误人子弟了。

下面的要介绍的系列，将会是 EVP 或 SSL 方面的，如果有特别的要求，请提出来:) 我以大家的意见为准，因为写这个东西，也是网站刚开的时候一些网友的建议。没有人看，我写了也没有用。

再次感谢大家的支持!

希望大家继续支持!