



# 标准IO

## 1 . 标准IO的人性化?

相比于系统IO来说，标准io处理了优化块长度的读取和缓冲区的分配等方面，使得用户的IO速度得到优化

## 2 . 标准IO和系统IO的区别

系统IO是围绕文件描述符来进行读写，标准IO底层基于系统IO，是围绕着文件流来进行操作的，文件流是一个结构体。

## 2 . 流的定向问题?

由于字符集的不同，不同字符集每个字符占的字节数不同，所以要使得流对字节流的解读正确，就要设置流的定向，也就是设置流对字节是如何解读的。

1 . 新创建的流没有被定向，如果在这个流上使用一个多字节的IO,就会被定向到多字节流，反之，单字节流。

2 . `int fwide(FILE *fp, int mode)` //设置未定向流的定向，如果流是宽的，返回正，流是单字节，返回赋值，为定向，返回 0

`mode < 0`:指定流为单字节

`mode > 0`:指定流为宽字节

`mode = 0`:不设置流定向，返回流当前的定向类型

如果流是已经被定义的，那么不会起作用，该函数只对未定义的流产生作用

## 标准输入 、 输出 、 错误

<u>STDIN_FILENO</u>	<u>STDOUT_FILENO</u>	<u>STDERR_FILENO</u>
<u>stdin</u>	<u>stdout</u>	<u>stderr</u>

# 缓冲

## 1 . 为什么要使用缓冲？

尽可能的减少对read和write的调用次数

## 2 . 缓冲的分类？

### 2.1 全缓冲

只有在填满缓冲io的时候才会进行实际的io操作，对于磁盘上的文件，一般采用这种模式。

### 2.1 行缓冲

当在输入输出时候填满一行或者遇到换行符的时候或者遇到输入，就会进行实际的io操作

### 2.3 无缓冲

不进行缓冲，直接进行io

## 3 . 冲洗

缓冲区可以手动进行冲洗输出，flush会将缓冲区中的数据输出或者写到磁盘上, flush在终端驱动程序上有另外的含义

int fflush(FILE \*fp) //成功，返回0,失败，返回NULL, 如果fp=NULL, 则清洗所有的输出流

## 4 . 缓冲区的设置要求

当且仅当标准输入和标准输出不指向交互式设备时，才是全缓冲的

标准错误绝不会是全缓冲的

其余的，系统默认打开是全缓冲的

## 缓冲\_缓冲类型更改

void setbuf(FILE \*fp, char \*buf)

打开或者关闭缓冲，将流设置以buf为缓冲区的全缓冲模式，如果流是指向交互式设备，系统也许会将其修改为行缓冲  
将buf设置为NULL，将变为无缓冲。

int setvbuf(FILE \*fp, char \*buf, int mode, size\_t size) //成功，返回 0 ，出错，返回非零

mode: \_IOFBF

      \_IOLBF

      \_IONBF

1. 如果设置为无缓冲，那么buf和size会被忽略

2. 如果设置为有缓冲，但是buff却为NULL,那么系统会自动提供缓冲区

# 打开流

FILE \*fopen(const char \*pathname, const char \*type);  
打开路径名指定的一个文件

FILE \*freopen(const char \*pathname, const char \*type, FILE \*fp)  
在一个指定的流上面打开一个文件，如果本身流已经打开，就先关闭，如果流已经被定位，就会清除其定位

FILE \*fdopen(int fd, const char \*type)  
将一个文件描述符与标准的io流绑定【不能截断为写而打开的任何文件】

成功，返回文件指针，失败，返回NULL

type	info
r/rb	O_RDONLY
w/wb	O_WRONLY O_CREAT O_TRUNC
a/ab	O_WRONLY O_CREAT O_APPEND
r+/rb+	O_RDWR
w+/wb+	O_RDWR O_CREAT O_TRUNC
a+/ab+	O_RDWR O_CREAT O_APPEND

## 打开流\_以读写模式打开一个流的注意事项

1. 如果中间没有fflush 、 fseek 、 fsetpos 、 rewind, 则在输出的后面不能直接跟输入
2. 如果中间没有fseek 、 fsetpos 、 rewind, 或者一个输入操作没有到达文件尾 , 则在输入操作之后不能直接跟随输出

## 关闭流

1. int fclose(FILE \*fp)  
成功返回0,失败返回EOF

关闭的时候 , 冲洗输出数据 , 丢弃缓冲区中的输入数据

当一个进程正常终止的时候 , 所有未写的缓冲数据都会被冲洗 , 所有打开的标准io都被关闭

## 读写\_每次一个字符

int getc(FILE \*fp) //宏实现

int fgetc(FILE \*fp) //函数实现

int getchar(void) //getc(stdin)

成功，返回下一个字符，失败或者到达文件末尾，返回EOF

为了区分出错还是到达文件末尾

int ferror(FILE \*fp)

int feof(FILE \*fp)

条件为真，返回非零，否则，返回0

void clearerr(FILE \*fp)

清除FILE中的错误标志

压回一个字符到输入流中

int ungetc(int c, FILE \*fp)

成功，返回 c, 失败， 返回EOF

不可以回送EOF, 但是在文件到达结尾后，可以回送一个字符，这样可以清楚文件的文件结束标志



## 读写\_每次一个字符

int putc(int c, FILE \*fp)     //宏

int fputc(int c, FILE \*fp) //函数

int putchar(int c)   //putc(c, stdout)

成功，返回c, 失败，返回EOF

## 读写\_每次一行

char \* fgets(char \*buf, int n, FILE \*fp)

一直读取到遇到换行符或者读取到的总数为n-1个字符为止，以null字符结尾

char \*get(char \*buf)

成功，返回buf, 失败或者到达文件尾部，返回NULL

int fputs(const char \*str, FILE \*fp)

int puts(const char \*str)

成功，返回非负值, 出错，返回EOF

两者都是将一个字符串输出，直到遇到空字符，不同的是，puts会在最后添加一个回车

## 读写\_每次指定字节数--对象io

size\_t fread(void \*ptr, size\_t size, size\_t nobj, FILE \*fp);

size\_t fwrite(const void \*ptr, size\_t size, size\_t nobj, FILE \*fp);

两个函数返回读或写的对象数目

# 流定位

long ftell(FILE \*fp);

成功，返回当前文件位置指示，出错，返回-1L

off\_t ftello(FILE \*fp)

成功，返回当前的位置，失败，返回(off\_t-1)

int fseek(FILE \*fp, long offset, int whence)

成功，返回 0 ，出错，返回-1

int fseeko(FILE \*fp, off\_t offset, int whence)

成功，返回 0 ，出错，返回-1

void rewind(FILE \*fp)

将一个流设置到文件的起始位置

int fgetpos(FILE \*fp, fpos\_t \*pos);

int fsetpos(FILE \*fp, fpos\_t \*pos);

成功，返回 0 ， 出错，返回非零

将文件位置指示器存入pos对象中，在以后调用fsetpos时，可以使用此值重新定位到该位置

会冲洗输出数据

## 格式化IO\_输出

int printf(const char \*format, ...)

int fprintf(FILE \*fp, const char \*format, ...)

int dprintf(int fd, const char \*format, ...)

如果成功，返回输出字节数，若输出错误，返回负值

int sprintf(char \*buf, const char \*format, ...)

成功，返回写到数组中的字符数，失败，返回负值， 尾端添加一个null

int snprintf(char \*buf, size\_t n, const char \*format, ...);

若缓冲区足够大，返回存入数组的字符数，出错，返回负值

## 格式化IO\_输入

int scanf(const char \*format, ...)

int fscanf(FILE \*fp, const char \*format, ...)

int sscanf(const char \*buf, const char \*format, ...)

## 提取文件描述符

int fileno(FILE \*fp)

返回与该流相关联的文件描述符

# 临时文件

char \*tmpnam(char \*ptr)

返回指向唯一路径名的指针

如果ptr为NULL, 那么路径名会存储在一个静态存储区, 并返回静态存储区的地址, 下一次调用会擦除这个区域

FILE \*tmpfile(void)

成功, 返回文件指针, 失败, 返回NULL

创建一个临时的二进制文件, 在关闭该文件或者进程结束时, 会自动删除

char \*mkdtemp(char \*template)

成功, 返回指向目录名的指针, 失败, 返回NULL

创建一个具有唯一名称的目录

int mkstemp(char \*template)

成功, 返回文件描述符, 失败, 返回-1

创建一个文件, 该文件不会自动删除, 要手动解除链接



## 内存流

```
FILE * fmemopen(void *buf, size_t size, const char * type);
```

成功，返回流指针，错误，返回NULL

写入内存流以及推进流的内容大小时，null字节会自动追加写，fclose不会

initial buffer contents:

before flush:

after flush: hello, world

len of string in buf=12

```
after fseek: bbbbbbbbbbbhello, world
```

len of string in buf=24

```
before fclose: ccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccccc
```

```
after fclose: hello, worldcccccccccccccccccccccccccccccccccccccccc
```

len of string in buf=46

```

1 #include <apue.h>
2
3 #define BSZ 48
4
5 int main()
6 {
7     FILE *fp;
8     char buf[BSZ];
9     memset(buf, 'a', BSZ-2);
10    buf[BSZ-2] = '\0';
11    buf[BSZ-1] = 'X';
12
13    if((fp=fmemopen(buf, BSZ, "w+")) == NULL)
14        err_exit("fmemopen");
15    printf("initial buffer contents: %s\n", buf);
16    fprintf(fp, "hello, world");
17    printf("before flush: %s\n", buf);
18    fflush(fp);
19
20    printf("after flush: %s\n", buf);
21    printf("len of string in buf=%ld\n", (long)strlen(buf));
22
23    memset(buf, 'b', BSZ-2);
24    buf[BSZ-2] = '\0';
25    buf[BSZ-1] = 'X';
26    fprintf(fp, "hello, world");
27    fseek(fp, 0, SEEK_SET);
28    printf("after fseek: %s\n", buf);
29    printf("len of string in buf=%ld\n", (long)strlen(buf));
30
31    memset(buf, 'c', BSZ-2);
32    buf[BSZ-2] = '\0';
33    buf[BSZ-1] = 'X';
34    fprintf(fp, "hello, world");
35    printf("before fclose: %s\n", buf);
36    fclose(fp);
37    printf("after fclose: %s\n", buf);
38    printf("len of string in buf=%ld\n", (long)strlen(buf));
39    return 0;
40 }

```

# 内存流

FILE \*open\_memstream(char \*\*bufp, size\_t \*size)

FILE \*open\_wmemstream(wchar\_t \*\*bufp, size\_t size);

成功，返回流指针，失败，返回NULL

1. 创建的流只能写打开
2. 不能指定自己的缓冲区，但可以分别通过bufp 和sizep参数访问缓冲区地址和大小
3. 关闭流后需要自行释放缓冲区
4. 对流添加字节会增加缓冲区大小

因为缓冲区由于扩充，会进行重新的分配，bufp指向的位置存储的地址会发生变化。