

准的。成员 `d_name` 是文件名，`d_ino` 是文件位置。

如果出错，则 `readdir` 返回 `NULL`，并设置 `errno`。可惜的是，唯一能区分错误和流结束情况的方法是检查自调用 `readdir` 以来 `errno` 是否被修改过。

```
#include <dirent.h>

int closedir(DIR *dirp);
```

返回：成功为 0；错误为 -1。

函数 `closedir` 关闭流并释放其所有的资源。图 10-11 展示了怎样用 `readdir` 来读取目录的内容。

```
code/io/readdir.c

1  #include "csapp.h"
2
3  int main(int argc, char **argv)
4  {
5      DIR *stream;
6      struct dirent *dep;
7
8      stream = Opendir(argv[1]);
9
10     errno = 0;
11     while ((dep = readdir(stream)) != NULL) {
12         printf("Found file: %s\n", dep->d_name);
13     }
14     if (errno != 0)
15         unix_error("readdir error");
16
17     Closedir(stream);
18     exit(0);
19 }
```

code/io/readdir.c

图 10-11 读取目录的内容

## 10.8 共享文件

可以用许多不同的方式来共享 Linux 文件。除非你很清楚内核是如何表示打开的文件，否则文件共享的概念相当难懂。内核用三个相关的数据结构来表示打开的文件：

- 描述符表(descriptor table)。每个进程都有它独立的描述符表，它的表项是由进程打开的文件描述符来索引的。每个打开的描述符表项指向文件表中的一个表项。
- 文件表(file table)。打开文件的集合是由一张文件表来表示的，所有的进程共享这张表。每个文件表的表项组成(针对我们的目的)包括当前的文件位置、引用计数(reference count)(即当前指向该表项的描述符表项数)，以及一个指向 `v-node` 表中对应表项的指针。关闭一个描述符会减少相应的文件表表项中的引用计数。内核不会删除这个文件表表项，直到它的引用计数为零。