オペレーティングシステムの機能を使ってみよう 第2章 ファイル入出力システムコール

ファイル入出力システムコール

- ファイルの読み書きを行うシステムコールを勉強する。
- システムコールを直接に使用したプログラムを作成してみる。
- プログラムの作成には C 言語を用いる.
- システムコールを直接に使用する入出力を低水準入出力と呼ぶ。これまで使用してきたものは高水準入出力と呼ぶ。

高水準入出力と低水準入出力

- C言語の入門で勉強した入出力関数は高水準入出力関数。
- システムコールを直接使用する入出力は低水準入出力.
- 高水準入出力関数は内部でシステムコールを利用.
- 高機能・豊富な高水準と、シンプルな低水準.

高水準入出力関数	対応するシステムコール
fopen()	open システムコール
<pre>printf()</pre>	write システムコール
<pre>putchar()</pre>	write システムコール
fputs()	write システムコール
<pre>fputc()</pre>	write システムコール
scanf()	read システムコール
<pre>getchar()</pre>	read システムコール
fgets()	read システムコール
fgetc()	read システムコール
fclose()	close システムコール

open システムコール(書式 1)

- ファイルを開くシステムコール
- fopen() 関数が使用している

書式 (オープンするだけの場合)

```
#include <fcntl.h>
int open(const char *path, int oflag);
```

解説 (書式1, 2共通)

- fcntl.h をインクルードする必要がある.
- open システムコールは正常時にはファイルディスクリプタ (3以上の番号) を返す. 1 .
- エラーが発生した時は-1を返す。
- エラー原因は perror() 関数で表示できる.

引数

- path はオープンまたは作成するファイルのパス(名前)
 - oflag はオープンの方法を表の記号定数を「|」で接続して書く (「|」は、C言語のビット毎の論理和演算子)

	, -	
以下の一つ	٤	以下のいくつか
O_RDONLY(読み出し用)		O_APPEND (追記)
O_WRONLY(書き込み用)	+	O_CREAT (作成)
O_RDWR(読み書き両用)		O_TRUNC(切詰め)

使用例

```
#include <fcntl.h>
...
int fdr, fdw, fda;
fdr=open("r.txt", O_RDONLY); // 読み出し用にオープン
fdw=open("w.txt", O_WRONLY); // 書き込み用にオープン
fda=open("a.txt", O_WRONLY|O_APPEND); // 追記用にオープン

if (fdw<0) { // エラーチェック
perror("w.txt"); // 原因の表示
exit(1); // エラー終了
}
```

open システムコール(書式2)

ファイルが存在しない時はファイルを自動的に作った上で開く.

書式 (ファイル作成もする場合)

oflagに O_CREAT を含む場合は、該当ファイルが存在しないなら新規作成してからオープンする。新規作成するファイルの保護モードを mode で指定する。

```
#include <fcntl.h>
int open(const char *path, int oflag, mode_t mode);
```

- mode_t は、16bit の整数型(16bit int)である.
- mode は、作成されるファイルの保護モードである.
- mode は, 8 進数で記述することが多い.

```
0: --- 2: -w- 4: r-- 6: rw-
1: --x 3: -wx 5: r-x 7: rwx
```

使用例

fd=open("a.txt", 0_WRONLY|0_CREAT, 0644); // モードは rw-r--r--

ファイルの保護モード

open システムコールの第3引数 (mode) は次のような 12bit の値である.

- 最初の 3bit の意味は難しいのでここでは説明を省略する.
- 他のビットは rwx のどれかである. rwx の意味は次の通り.

r : **r**ead 可 (読み出し可能)

w: write 可(書き込み可能)

x : execute 可 (実行可能)

例えば、第8ビットが1だった。=>ユーザ(ファイルの所有者)が read (読み出し)可能の意味。

ファイルのモードやユーザ (所有者), グループは次のようにして確認できる.

```
$ ls -l a.txt
-rw-r--r- 1 sigemura staff 0 Apr 11 05:53 a.txt
$
```

実行結果から a.txt ファイルについて以下のことが分かる.

- モードの下位9ビットが110100100である。
- 所有者は sigemura である.
- グループは staff である.

以上を総合すると a.txt ファイルについて以下のことが分かる.

- sigemura が読み書きができる.
- staff グループに属するユーザは読むことだけできる.
- その他のユーザも読むことだけできる.

read システムコール(1)

- 読み出し用にオープン済みのファイルからデータを読む。
- ファイルの先頭から順に読み出す。 (シーケンシャルアクセス (順アクセス))

書式 (詳しくは man 2 read で調べる.)

```
#include <unistd.h>
ssize_t read(int fildes, void *buf, size_t nbyte);
```

解説

- unistd.h をインクルードする必要がある.
- ssize_t は 64bit int 型.
- 正常時には読んだデータのバイト数(正の値)を返す.
- EOF では 0 を返す.
- エラーが発生した時は-1を返す。
- エラーの原因は perror() 関数で表示できる.

read システムコール(2)

引数

- fildes はオープン済みのファイルディスクリプタ
- buf はデータを読み出すバッファ領域を指すポインタ
- nbyte はバッファ領域の大きさ(バイト単位)

使用例1

- fd は open システムコールでオープン済みと仮定
- buf はバッファ用の char 型の大きさ 100 の配列
- char 型は1バイトなので,配列全体で100バイト
- 3回の read によりファイルの先頭から順に 100 バイト ずつ読む

```
char buf[100];

n = read(fd, buf, 100); // 1回目

n = read(fd, buf, 100); // 2回目

n = read(fd, buf, 100); // 3回目
```

read システムコール(3)

- **使用例2** ループでファイルの先頭から順にデータを読み出す例
 - nの値が0以下になったら EOF かエラー
 - FOF かエラーになったらループを終了

```
while ((n=read(fd, buf, 100)) > 0) { // 読む
  ... 読んだ n バイトのデータを処理する ...
}
```

write システムコール

- 書き込み用にオープン済みのファイルへデータを書き込む。
- ファイルの先頭から順にデータを書き込む。 (シーケンシャルアクセス)
- ファイルの最後に達するまでは元々あったデータを上書きする。
- ファイルの最後に書き込むとファイル長が延長される。

書式 (詳しくは man 2 write で調べる.)

```
#include <unistd.h>
ssize_t write(int fildes, void *buf, size_t nbyte);
```

解説

- ファイルに実際に書き込んだデータのバイト数を返す。
- 返された値が nbyte と一致しない場合はエラー?

使用例 ファイルに abc の3バイトを書き込む.

```
char *a = "abc";
n = write(fd, a, 3); // nが3以外ならエラーが疑われる
```

Iseek システムコール(1)

- オープン済みファイルの読み書き位置を移動する。
- Iseek システムコールと組み合わせることで、read、write システム コールを用いたファイルのランダムアクセス(直接アクセス)が可 能になる.

書式 (詳しくは man 2 lseek で調べる.)

```
#include <unistd.h>
off_t lseek(int fildes, off_t offset, int whence);
```

解説

- fildes はオープン済みのファイルディスクリプタ
- off_t型は64bit int型
- ファイルの現在の読み書き位置を offset に移動
- offset の意味は whence によって変化する.
- 正常時は新しい読み書き位置が返される.
- エラーが発生した時は-1を返す。
- エラーの原因は perror() 関数で表示できる.

Iseek システムコール(2)

whence の意味

whence	意味
SEEK_SET	offset はファイルの先頭からのバイト数
SEEK_CUR	offset は現在の読み書き位置からのバイト数
SEEK_END	offset はファイルの最後からのバイト数

使用例 fd はオープン済みのファイルディスクリプタとする.

```
lseek(fd, 200, SEEK_SET); // 先頭から200バイトに移動する.
lseek(fd, -100, SEEK_CUR); // 現在地から100バイト後ろに移動する.
lseek(fd, -10, SEEK_END); // 最後から10バイト後ろに移動する.
```

close システムコール

ファイルを閉じる.

書式 (詳しくは man 2 close で調べる.)

```
#include <unistd.h>
int close(int fildes);
```

解説

- オープン済みのファイルを閉じる。
- 引数はオープン済みのファイルディスクリプタ
- 多数のファイルを開くプログラムでは不要になったものをクローズしないと、同時に開くことができるファイル数の上限を超えることがある.

使用例 fd はオープン済みのファイルディスクリプタとする.

```
close(fd);
```

課題 No.1

- mycp プログラムを作る.
- 但し, open, read, write, close システムコールを用いる.
- バッファサイズより大きなファイルのコピーもできること。
- ファイルサイズがバッファサイズの整数倍とは限らない。
- open システムコールエラーチェックは必須.
- エラーメッセージは perror() 関数で表示する.

```
$ dd if=/dev/urandom of=srcfile bs=1024 count=10 # ランダムな内容の
10+0 records in # 10KiBのファイルを作成する
10+0 records out
10240 bytes transferred in 0.001528 secs (6701462 bytes/sec)
$ ./mycp srcfile destfile # mycp プログラムを実行する
$ cmp srcfile destfile # コピー元とコピー先ファイルを比較する
```

内容が同じなら何も表示されない