

# 日曜研究室

技術的な観点から日常を綴ります

## [xv6 #1] Chapter 0 – Operating system interfaces

テキストの7,8ページ

### 概要

xv6はユーザー空間とカーネル空間に分かれている。

ユーザー空間のプロセスからOSのインターフェースを通してカーネルが提供するサービス呼び出すことをシステムコールという。

そしてこれはプロセスがユーザー空間とカーネル空間で交互に実行される事を示す。

カーネルはCPUにハードウェア実装された保護機構を使って、ユーザー空間のプロセスが自分自身のメモリ領域へのみアクセス可能なようにする。

### xv6のシステムコール一覧

01	<code>fork()</code>	プロセスの生成
02	<code>exit()</code>	現在のプロセスを終了
03	<code>wait()</code>	子プロセスを待つ
04	<code>kill(pid)</code>	<code>pid</code> のプロセスを終了
05	<code>getpid()</code>	現在のプロセスの <code>pid</code> を返す
06	<code>sleep(n)</code>	単位時間 $\times$ <code>n</code> だけ寝る
07	<code>exec(filename, *argv)</code>	ファイルを読み込んで実行する
08	<code>sbrk(n)</code>	プロセスのメモリを <code>n</code> バイト増やす
09	<code>open(filename, flags)</code>	ファイルを開く ( <code>flags</code> は読み書きフラグ)
10	<code>read(fd, buf, n)</code>	開いてるファイルから <code>n</code> バイト読み込んで <code>buf</code> に入れる
11	<code>write(fd, buf, n)</code>	開いてるファイルに <code>buf</code> の内容を <code>n</code> バイト書き込み
12	<code>close(fd)</code>	開いてたファイルを解放する
13	<code>dup(fd)</code>	<code>fd</code> を複製する
14	<code>pipe(p)</code>	パイプを生成して <code>p</code> の <code>fd</code> を返す
15	<code>chdir(dirname)</code>	現在のディレクトリを変更する
16	<code>mkdir(dirname)</code>	新しいディレクトリを作成する
17	<code>mknod(name, major, minor)</code>	デバイスファイルを作成する
18	<code>fstat(fd)</code>	開いてるファイルの情報を返す
19	<code>link(f1, f2)</code>	ファイル <code>f1</code> の別名 <code>f2</code> を作成
20	<code>unlink(filename)</code>	ファイルを削除する

シェルはユーザー空間で実行される通常のプログラムであってカーネルの一部ではない。

内部でシステムコールを使ってるだけである。

だからシェルを入れ替えるのは簡単である。  
世の中のUnixベースのシステムは多くのシェルの選択肢を持つ。  
xv6のシェルはUnix Bourne shellを元にしたシンプルなものである。

## 感想

Chapter 0のさわりって事もあって、OSのコード書いたり読んだりしたことなくても何となく知ってる内容でした。  
読み違えてなければxv6のシステムコールは上記で全てなので、僕でも中身を理解できそうかと思ってきました。  
一日2ページぐらいのペースでテキストを読み進められればいいなあ(\*´∀`\*)ホ`ワ

カテゴリー: 技術 | タグ: xv6 | 投稿日: 2012/2/6 月曜日 [<http://peta.okechan.net/blog/archives/1215>] |

---