

情報科学部

オペレーティングシステム演習（担当：小林郁夫） テスト

平成20年7月17日

問題1：

以下の文中の（ ）を埋めなさい。（各1点 10点）

実行中のプログラムを、（ A：プロセス、タスクも可とした ）と呼ぶ。実行中のプログラムは、様々な資源を利用するが、その代表的なものは（ B：メモリ ）である。画像を読み込めば、画像は内部の（ B：メモリ ）に展開される。音楽の再生では、音についての情報が（ B：メモリ ）に展開されている。記録容量が大きいという意味では、ハードディスクのような（ C：周辺、外部記憶も OK とした。 ）機器が有利であるが、（ C 周辺【外部記憶】）機器に格納されているデータはそのままでは使用できない。必ずコンピュータ本体の（ B：メモリ ）に読み込まれて、処理される。コンピュータは、一般に処理の遅い（ C：周辺【外部記憶】）機器の動作を待たない。処理の遅い（ C：周辺【外部記憶】）機器は、処理が完了すると（ D：割り込み ）を発生し、コンピュータに通知する。コンピュータ本体は、どんな処理をしても（ D：割り込み ）を受け付けると、現在実行している（ A：プロセス【タスク】）を中断して（ D：割り込み ）処理プログラムを実行する。この仕組みで、コンピュータは、無駄にキー入力を待つて処理を停止するということがなくなる。

（ D：割り込み ）には、OS（オペレーティングシステム）の機能を利用するためのソフトウェア（ D：割り込み ）がある。ソフトウェア（ D：割り込み ）は、一般に（ E：システム【スーパーバイザも OK】）コールと呼ばれ、コンピュータの資源を有効に利用するための仕組みとして利用される。 [(D)が(C)になっていた。訂正アリ]

また、（ D：割り込み ）には割り算の分母が（ F：0（ゼロ））となった時に発生したり、浮動小数点数の桁があふれた時、すなわち（ G：オーバフロー）エラーが発生したりする、いわゆるエラートラップとなるものもある。

こうしたトラップで、システムが安定動作することを保証している。コンピュータに入力されたデータを一時的に蓄えておく領域のことを、バッファと呼ぶ。バッファは、いわゆる（ H：FIFO、悩んだが、QUEUE も OK とした ）型のメモリであって、最初に入力されたデータが最初に取り出される。これとは対照的に、最初に入力されたデータが最後に取り出される（ I：FILO、LIFO も OK ）型のデータ領域がある。関数の戻り先などを記録している（ J：スタック ）などがこれに該当する。

問題2：

以下の用語を解説しなさい。（各3点 15点）

解答欄が2行しかなかった点に注意。ネットを参照して要点を抜き出す際に、キーワードをピックアップせず、無関係な記述があった場合には、点はあまり出していない。

中心となるキーワードに対して2点、以下、付帯的なキーワードで、理解していると思える記述に加点した。

(1) ウォッチドッグタイマ

システムの暴走[不正な動作、ハングアップ、フリーズなども OK]を監視し検出する。(2点) タイマ(1点)のカウンタダウンがゼロになると、リセットなど回復措置を行う。

(2) フォーク

親プロセスが自分をコピー(1点)して、プロセスを分岐、生成する(2点)。生成されたプロセスは独立して(1点)動作する。「独立」という語がなくても、「親」と「子」と書かれていたら「独立」に見なして採点した。

(3) パイプ

プロセス間通信の機能(2点)。シェルで複数のプロセスの標準入出力を結合(1点)したり、APIで複数プロセス間にデータの受け渡し(1点)の口を作ったりする。

(4) マッピング

仮想資源に物理資源を割り当てること (3点)。「仮想資源、物理資源」という記述ではなく、「特定の資源、特定の情報」などという記述も、「仮想資源、物理資源」を指すものとして採点した。マッピングを行うものには、メモリ、キーボード、ファイル、プロセス、IP アドレスなど、多種がある。「仮想資源」の語がなくとも、これらいずれかが記述してあれば OK とした。逆に、漠然と「割り当てること」とだけが書かれていた場合には、1点しか出していない。

OS の授業なので、3D グラフィックスのテキストチャー・マッピングの説明だけの場合には、本当は点を出したくなかったが、1点だけ出した。

(5) アカウント

システムの資源を利用するための権利のこと、またはそのための ID を指す。(3点)「システムの資源」を、「コンピュータやネットワーク」などと記載したものも OK とした。

問題 3 :

以下の設問に答えなさい。実際に試して良い。

(各 4 点 8 点)

- (1) ディレクトリ内にあるファイル名の一覧を、アルファベット順に並べ替えて、1画面ずつ切り替えて表示したい。(右図上) のような表示を得るためのコマンドを、1行で入力したい。コマンドを答えなさい。

`ls | sort | more` または

`ls -1 | more` または

`ls -a | more` または

`ls | more` (4点)

`ls` 自体が通常はアルファベット順に並べてくれるため、実は、`sort` を指定しなくても結果は同じになる。

`ls | sort`

`ls -1`

の二つは、1ページずつの区切りにはなっていない。(2点)

その他は、`ls` があれば、1点としたが、`ls` がないものには、点は出さない。

「結果オーライ」だが、パイプの最終段に `ls` があるものは、`ls` 自身が標準入力を無視するため、それ以前を無視した結果のコマンドとして採点した。

```
3c503.c
3c503.h
3c503.o
Makefile
aha1540.c
aha1540.o
assert.h
at_wini.c
at_wini.o
bios_wini.c
bios_wini.o
clock.c
clock.o
console.c
console.o
const.h
dmp.c
dmp.o
dosfile.c
dosfile.o
dp8390.c
dp8390.h
dp8390.o
driver.c
standard-input, 1-24 (Top)
```

- (2) プログラム中に使われている `clock` という文字列を全て検索したいが、あまりにも数が多いため、一旦 `clock` という名前のファイルに落とし、右図下のように、ファイルを開いてじっくり調べたい。ファイルは

`vi clock`

で開くものとして、ファイルを作成する時に、入力するコマンドを答えなさい。

```
clock.c:FORWARD _PROTOTYPE( void init_cl
clock.c:FORWARD _PROTOTYPE( int clock_ha
clock.c: *
clock.c:PUBLIC void clock_task()
clock.c:/* Main program of clock task.
clock.c:  init_clock();
clock.c:  /* Main loop of the clock task
clock.c:      case HARD_INT:  do_cloc
clock.c:      default: panic("clock ta
clock.c:  /* Send reply, except for cl
clock.c: *
clock.c:PRIVATE void do_clocktick()
clock.c:/* Despite its name, this routin
"clock" 75 lines, 4558 chars
```

`grep clock *.c > clock` (4点)

リダイレクションの理解を試す問題だったが、

`grep clock *.c`

だけでも3点とした。

`grep` も `vi` も、`ls` も、演習を通じて (レポートを作成する際にも) 何度も使ったコマンドのはずなので、これ以外にはオマケはできないので、悪しからず。

`grep clock *.c | cat > clock` は、OK。標準入出力をよく理解している。

`Grep clock *.c | vi clock` は、惜しい。結果オーライだけれど、「偶然」標準入力に `i` という文字が入らない限りは動作しないため、満点は出せない。(あまりいい解答ではない。)

`grep clock *.c | vi clock.c`

も惜しいが、`clock.c` のファイルを壊してしまうため、オマケして2点。

問題4:

ファイルシステム(`/usr/src/fs`)で、`do_write` という関数をコールすると、関数 `read_write` がコールされ、`read_write` から `rw_chunk` がコールされ、`rw_chunk` から `ra_head` がコールされる。

この関係を、`do_write` → `read_write` → `rw_chunk` → `ra_head` と記したとする。

関数 `do_open` をコールすると、`dev_io`, `get_block`, `get_block2`, `rw_inode`, `common_open` などがコールされるが、これらは、それぞれどれがどれをコールする関係になっているか。上記の例にならって、呼び出し関係を記しなさい。(完全解答10点)

`do_open` → `common_open` → `rw_inode` → `get_block` → `get_block2` → `dev_io` (10点)

関数が一箇所だけ誤挿入されているものは、4点減点で6点とした。例:

`do_open` → `common_open` → `rw_inode` → `dev_io` → `get_block` → `get_block2` (6点)

また、途中まで書かれているものは、

`do_open` → `common_open` → `rw_inode` → `get_block` →

で2点とした。(完全解答をベースに、関数一つ抜けるとごとの4点減点) これより短いものには、点は出さなかった。

問題 5 :

(1) プロセスの実行状態を調べると

```
4 W 0 (-5) 0 0 97 ANY ? 0:00 FLOPPY
0 R 0 (-4) 0 0 97 ? 0:00 MEMORY
```

のように、FLOPPY という名称のタスクが常駐している。この名称で起動される関数は、どのファイルの何行目に定義されているか。ファイル名と行番号を記しなさい。(3点)

(2) MEMORY という名称のタスクは、どのファイルの何行目に定義されているか。ファイル名と行番号を記しなさい。(3点)

(3) FLOPPY も MEMORY も、これらのタスクが実際にデバイスドライバとして監視を行っている関数は、共通である。どのファイルの何行目に定義されている何という関数か。その関数の関数名、ファイル名と行番号を記しなさい。(3点)

(4) (3) の関数でデバイス監視を実際に行っている無限ループ構造 (while 文) が存在しているファイル名と無限ループの先頭行番号を記しなさい。(5点)

※ MINIX のソースコードを編集して結果行番号が狂っている学生は、teachers_shared に置いてあるファイルを使用して下さい。(2~3行の誤差は、容認します。)

授業中何回か行った作業と、手順は全く同じ。/usr/src/fs と /usr/src/kernel の両方で FLOPPY が使われているが、"FLOPPY" が文字列として使われている側が答えになる。

まず、

```
grep FLOPPY *.c
```

と入力して、ファイルを探してみる。/usr/src/kernel の側で検索すると

```
table.c:          { floppy_task,          FLOP_STACK,          "FLOPPY"          },
```

という記述が見つかる。ここで、floppy_task に着目して、floppy_task を探すと、

floppy.c の 268 行目に、floppy_task が見つかる。

(1) の答え: floppy.c の 268 行目

MEMORY も同様。

grep MEMORY *.c で検索すると、mem_task が "MEMORY" として table で結び付けられている。

grep mem_task *.c で mem_task を検索し、vi memory.c で memory.c を開き、/mem_task と入力し文字列を検索すると、54 行目で定義されているのが見つかる。

(2) の答え: memory.c の 54 行目

ここで、それぞれのコードを見てみると

```
PUBLIC void floppy_task()
{
/* Initialize the floppy structure. */

struct floppy *fp;

for (fp = &floppy[0]; fp < &floppy[INR_DRIVES]; fp++) {
    fp->fl_curcyl = NO_CYL;
    fp->fl_density = NO_DENS;
    fp->fl_class = ~0;
}

put_irq_handler(&f_hook, FLOPPY_IRQ, f_handler);
enable_irq(&f_hook);          /* ready for floppy interrupts */

driver_task(&f_dtab);
}
```

```
-----
PUBLIC void mem_task()
{
    m_init();
    driver_task(&m_dtab);
}
```

いずれも、最終的には `driver_task` をコールしている。

`grep driver_task *.c` で、`driver_task` を探すと、`driver.c` の 64 行目に定義されている。

(3) の答え： 関数は `driver_task`、ファイル `driver.c` の 64 行目

この関数を見てみると

```
PUBLIC void driver_task(dp)
struct driver *dp;      /* Device dependent entry points. */
{
/* Main program of any device driver task. */

    int r, caller, proc_nr;
    message mess;

    init_buffer();      /* Get a DMA buffer. */

/* Here is the main loop of the disk task.  It waits for a mess
 * it out, and sends a reply.
 */

    while (TRUE) {
        /* Check if a timer expired. */
        if (proc_ptr->p_exptimers != NULL) tmr_exptimers();

        /* Wait for a request to read or write a disk block. */
        receive(ANY, &mess);
    }
}
```

この 79 行目で、`while(TRUE)` の無限ループ構造が定義されている。

(4) の答え： `driver.c` の 79 行目

ちょうど、返却していないレポートの内容と重なってしまった。(いじわるではありません。うっかりしていました。この回のレポートは提出率が高かったため、配点の調整用に最後まで手元に置いていました。) その点は失礼しましたが、たぶん、自分でレポートを解いた学生は、かなり覚えていてくれたものと思います。

`/usr/src/kernel/table.c` の 112 行目、113 行目を見つけた学生、惜しい、あと一息なので 2 点としました。

```
    { floppy_task,      FLOP_STACK,      "FLOPPY"      },
    { mem_task,        MEM_STACK,        "MEMORY"      },
```

問題 6 :

以下の設問のうち、いずれか 1 つを選択して答えなさい。解答では、どのキーワードに着目して、どのように調べたかも記しなさい。必要に応じて、コメントの翻訳なども書き加えなさい。(8 点)

※ MINIX のソースコードを編集して結果行番号が狂っている学生は、`teachers_shared` に置いてあるファイルを使用して下さい。(2~3 行の誤差は、容認します。)

- (1) `rtl8139.c` は、Ethernet (LAN) カードのデバイスドライバファイルである。LAN のデータ受け渡しで多くの関数を使用している構造体は何か。構造体の名称と定義されているファイル名・行番号を記述しなさい。また、PCI (Peripheral Component Interconnect) の割込みレジスタ番号などがまとめて定義されているファイルはどれか。

問題文から、ファイル `rtl8139.c` を開き、先頭部分を読んでみると、かなり多数の関数が構造体として定義された型 `re_t` (`struct re`) を引数としている。

この構造体 `struct re` が定義されているのは、ファイル `sb8139.c` の 127 行目~173 行目である。

```

PROTOTYPE( static void rl_init, (message *mp) );
PROTOTYPE( static void rl_pci_conf, (void) );
PROTOTYPE( static int rl_probe, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_conf_hw, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_init_buf, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_init_hw, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_reset_hw, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_confaddr, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_rec_mode, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_readv, (message *mp, int from_int,
int vectored) );
PROTOTYPE( static void rl_writev, (message *mp, int from_int,
int vectored) );
PROTOTYPE( static void rl_check_ints, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_report_link, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void mii_print_techab, (U16_t techab) );
PROTOTYPE( static void mii_print_stat_speed, (U16_t stat,
U16_t extstat) );
PROTOTYPE( static void rl_clear_rx, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_do_reset, (re_t *rep) );
PROTOTYPE( static void rl_getstat, (message *mp) );
PROTOTYPE( static void reply, (re_t *rep, int err, int may_block) );
PROTOTYPE( static void mess_reply, (message *req, message *reply) );

```

また、PCI を `grep PCI *.h` と入力して検索すると、ファイル `pci.h` で PCI 関係の多数の名称が定義されているほか、20 行目では「割込み Line レジスタ」などのコメントを確認できるため、該当するファイルは PCI.H である。

- (2) Minix システムが、音源カード SB16 (Sound Blaster 16) の DSP (Digital Signal Processor) をサポートする時、システムの初期化で音源カードの割り込みを設定している部分はどこか。ファイルの名称と行番号を記述しなさい。また、音源カードの割り込み番号はいくつか、割り込み番号雄が定義されているかファイルの名称と、行番号を記述しなさい。なお、ファイルは kernel 内にある。(問題文に誤植アリ・・・)

問題文で、音源カード SB16 の DSP とあることから、`/usr/src/kernel/sb16_dsp.c` を調べてみる。(ファイルの名称そのものがヒントである。)

以前演習課題で行った割り込み処理関数の登録は、`put_irq_handler()` の関数で行っていた。このファイル内で `put_irq_handler` を検索すると、290 行目に

```

/* register interrupt vector and enable irq */
put_irq_handler(SB_IRQ, dsp_handler);

```

の記述を見つけた。つまり、`/usr/src/kernel/sb16_dsp.c` の 290 行目で割り込みを登録している。この `SB_IRQ` が「割り込み番号」であるため、`grep SB_IRQ *.h` で検索すると、sb16.h の 10 行目で、5 と定義している。

```

/* IRQ, base address and DMA channels */
#define SB_IRQ          5

```

ファイル `sb16_dsp.c` を見つけたところまでで、3 点とした。

タスクの初期化部分からプログラムをトレースしても、この割り込み番号登録を見つけることはできる。

316 行目は、惜しいが、これは「割り込みの発行」になっている。(オマケで 1 点)

- (3) Minix のコンソール (console) 出力では、ESC (エスケープ) シーケンスと呼ばれる制御コードで文字の色を変えたり、文字をブリンクさせたり、下線を引いたりすることができる。この ESC

シーケンスを処理しているプログラムの関数は何か。ファイル名と行番号を答えなさい。また、
下線を引く開始部分を処理しているプログラム行を探し、行番号を答えなさい。

演習の `console` 出力で、背景色を変えた時に、`/usr/src/kernel/console.c` を調べた。

この `console.c` のファイルを `vi console.c` で開き、`/ESC` と入力して `ESC` という文字列を検索すると、`389` 行目に `parse_escape` という関数が見つかり、この関数を調べると、`do_escape` という関数をコールしている。コメントに、サポートしている `ESC` シーケンスが書かれていた。

`parse_escape` は、ファイル `/usr/src/kernel/console.c` の `389` 行目であり、

`do_escape` は、ファイル `/usr/src/kernel/console.c` の `449` 行目である。

さらに、文字列 `underline` で検索すると、コメントとして `629` 行目に `UNDERLINE` という文字が読める。

コメントから、`629` 行目で処理していると考えられる。

```
/*=====
*
* parse_escape
*=====
PRIVATE void parse_escape(cons, c)
register console_t *cons; /* pointer to console struct */
char c; /* next character in escape sequence */

case 4: /* UNDERLINE */
if (color) {
/* Change white to cyan, i.e. lose red
*/
cons->c_attr = (cons->c_attr & 0xBBFF);
} else {
/* Set underline attribute */
cons->c_attr = (cons->c_attr & 0x99FF);
}
break;
```

- (4) `Minix` で、同時に実行可能なプログラムの数は、プロセス管理配列の大きさの制約から、比較的
小さい値に制約されている。その値はいくつか？また、どのファイルで定義され、何と言う定義
名でプログラムされているか。

演習の `do_fork()` で、プロセスの生成を調べた。この `do_fork` を読むと、`NR_PROCS` という
名称が出てきて、「プロセスを生成する `fork` の途中で、テーブルが溢れないように」と書かれてい
るため、この `NR_PROCS` を検索する。`NR_PROCS` は、`/usr/src/mm/mproc.h` の `44` 行目を見るとメモリのプロセス管理テーブルの配列の大きさであることが、わかる。

`grep NR_PROCS *.h` で、`/usr/src/mm` で調べても見つからなかったが、他の `MINIX` の重要な
名称と同様に `/usr/include/minix` で検索すると、

`/usr/include/minix/config.h` の `34` 行目で、`32` に定義されていて、コメントは
「ユーザプロセスのためのプロセステーブルのスロットの大きさ」と書かれていた。

答え：`/usr/include/minix/config.h` の `34` 行目で、`NR_PROCS` が `32` と定義されている。
つまり、ユーザが同時に起動可能なプロセスの数は、`32` である。

このプロセス数は、カーネル側で調べると `NR_TASKS` が加算されて、システムの常駐プロセスの
数も加えられている。問題文が「ユーザプロセス」とは指定していないため、こちらからでも構わ
ないが、プロセスの生成を「`fork`」から説明したため、`mm` の側から調べることを想定して出題し
た。システムプロセスを加算した記述でも、無論正解とする。

- (5) **Minix** でファイルにアクセスする場合、ディスクへのアクセス回数を減らすためにキャッシュと呼ばれるデータ領域が存在する。キャッシュにデータが存在しているかどうかを判定している部分は、どこか。そのファイル名と行番号を示しなさい。

この問題の「問題4」で、`get_block` という関数が `cache.c` というファイルの中にあることを検索した。この関数の先頭数行のコメントを読んでもみると、「要求されたブロックが、ブロックキャッシュに存在するかチェックする。」と書かれている。すなわち、このファイルで（第1段の）キャッシュを検索していることがわかる。さらにコメントを読み進むと 50 行目のコメントで、「ハッシュのチェーンを検索する、」と書かれている。従って、`/usr/src/fs/cache.c` の 55 行目の `if(dev != NO_DEV){`
`}` で、キャッシュにデータが存在しているか判定している。