

2012 年度 New グループ新 B4 課題

2012/4/2

池田 騰, 宮崎 清人

1 はじめに

本資料では, 2012 年度の New グループ新 B4 課題を示す.

2 課題一覧

新 B4 は以下の課題をこなすこと.

- (課題 1) Fedora14 のインストール
- (課題 2) 電卓プログラムと仕様書の作成
- (課題 3) Linux カーネルの再構築
- (課題 4) Linux カーネルへのシステムコールの実装
- (課題 5) 仮想アドレスから物理アドレスへの変換
- (課題 6) 64bit Mint の構築

3 期限

各課題について自身で設定し, New グループ宛にメールする.

4 課題の前準備

課題に取り組むための前準備として, 各自に 1 台割り当てられる実験用計算機の設置を行う. また, (課題 1) で使用する Fedora14(64bit) のインストール用 DVD を受け取る. これらを用いて課題に取り組む.

5 各課題の詳細

課題 1, 課題 5, および課題 6 は, 動作を先輩に確認してもらうこと. 課題 2 は, 仕様書とプログラムの完成後, 各自で指導教員にご指導いただくこと. 課題 3 と課題 4 は, 手順書を作成し, New 打ち合わせに提出すること. 各課題について不明な点は, New グループの先輩にたずねるか, LastNote にアップロードされている過去の資料を参考にする.

LastNote

<http://lastnote.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/document/list>

(課題 1) Fedora14 のインストール

Fedora14(64bit) のインストール用 DVD を用いて、各自の実験用計算機に Fedora14(64bit) をインストールする。ただし、インストールの設定時には、OS の構成として「Minimum」を選択すること。また、インストール後にネットワークの設定を行い、ネットワークに接続可能にすること。

(課題 2) 電卓プログラムと仕様書の作成

各自で仕様を決定し、電卓プログラムと仕様書を作成する。この際、使用できるライブラリ関数は `printf` のみとし、この他にシステムコールは使用してもよい。仕様書の内容については、各自で調査する。仕様書の内容の例を以下に示す。

- (1) 概要
- (2) 機能
- (3) 動作環境 (実装環境とは異なる)
- (4) 使用方法
- (5) エラー処理と保証しない動作

(課題 3) Linux カーネルの再構築

実験用計算機で Linux カーネル 2.6.39 の再構築を行う。再構築するカーネルのソースコードは、バージョン管理システム Git を用いて以下の Git リポジトリから入手する。なお、Git の詳しい使い方については、4 月上旬に New グループと GN グループが合同で行う Git 勉強会で紹介する。

TwinOS git リポジトリ

```
git://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/var/git/TwinOS26.git
```

(課題 4) Linux カーネルへのシステムコールの実装

(課題 3) のカーネルに自作のシステムコールを実装する。実装するシステムコールの名前には自身の名前を含めることとし、機能は自由とする。システムコールの実装後、実装したシステムコールを呼び出す応用プログラムを作成し、動作を確認すること。

(課題 5) 仮想アドレスから物理アドレスへの変換

仮想アドレスを物理アドレスに変換する以下のプログラムを (課題 3) のカーネルに実装する。x86_64 CPU のページング機構の仕組みについては、6 章の (2) を参照する。

x86_64 CPU のページング機構では、ページの大きさとして、4KB と 2MB の両方が用いられる。ページの大きさによって、アドレス変換の方法が異なる。そこで、まず 4KB のページのみに対応したプログラムを作成し、その後、プログラムを拡張して 2MB のページにも対応させること。

--- システムコール部 ---

```
unsigned long int user_syscall(unsigned long int *virt)
{
    unsigned long int phys;

    /*****
     * 'virt' の示す (仮想) アドレスを物理アドレスに変換する .
     * 変換結果は , 'phys' に格納する .
     *****/

    /*****
     * 'phys' に格納された物理アドレスをカーネル空間における
     * 仮想アドレスに変換する (注 : 変換不可能な場合もある) .
     * 変換後 , 変換した仮想アドレスにアクセスし , int 型の値を得る .
     * 得た値を printk により出力する .
     * (printk は , カーネル内で利用できる printf のようなもの .
     *   ただし , メッセージの出力先が異なる)
     *****/

    return phys;
}
```

--- アプリケーション部 ---

```
int main(void)
{
    int a;
    unsigned long int phys;

    /*****
     * ユーザ AP で定義した変数 'a' の (仮想) アドレスをシステムコールに
     * 引数として渡し , 返り値から物理アドレスへの変換結果を受け取る .
     * その後 , 結果確認のために , 'a' のアドレスと 'phys' の値を 16 進数で
     * 画面に出力する .
     *****/

    return 0;
}
```

(課題 6) 64bit Mint の構築

実験用計算機に 64bit Mint を構築し , 先行 OS と後続 OS の 2 つの OS を同時に走行させる . 構築の完了後 , 動作確認として各 OS 上で同時にカーネルのコンパイルを行えることを確認する . Mint の構築に必要なものは , TwinOS の git リポジトリと Texec の git リポジトリから入手す

る．また，Mint の構築手順は，New グループ wiki を参照する．

Texec git リポジトリ

[git://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/var/git/Texec.git](http://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/var/git/Texec.git)

New グループ wiki

<http://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/TwinOS/wiki/index.php>

6 Tips

課題を解くために必要なことを以下に示す．不明な点は New グループの先輩に尋ねること．

- (1) (課題 5) では，CPU のコントロールレジスタを参照するためにアセンブリ言語を用いる必要がある．C 言語のコード中でアセンブリ言語を使用するためには，インラインアセンブリを使用する．インラインアセンブリについては，次の URL を参考のこと．

gcc のインラインアセンブリに関して

http://sci10.org/on_gcc_asm.html

- (2) x86_64 CPU におけるページングの仕組みについては「インテル R エクステンデッド・メモリ 64 テクノロジ・ソフトウェア・デベロッパーズ・ガイド (第 1 巻)」の「1.6. オペレーティング・システムに関する注意事項」の節を参照すること．(マニュアルは次の URL に置いてある)

TwinOS 開発支援ページ

<http://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/TwinOS/index.html>

- (3) 64bit Linux における仮想メモリ空間の構造については，カーネルに付属する Documentation/x86/x86_64 ディレクトリ以下にある mm.txt を参照する．64bit Linux において，物理メモリの先頭からの領域は，仮想メモリの 0xffff880000000000 番地からの領域にストレートマッピングされている．
- (4) アドレス変換における多くのフラグは無視して構わない．(ただし，どんなフラグがあるのかは確認しておくこと)
- (5) 仮想アドレス リニアアドレス