2011年度 New グループ新 B4 課題

2011/04/01 左海 裕庸

1 はじめに

本資料では,2011 年度の New グループ新 B4 課題の概要について説明する.各課題の詳細については,M1 以上に確認する.

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) 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 実験環境

実機上で作成する.実験用計算機として,New グループ所有計算機を1人に1台割り当てるので,それを利用する.

5 各課題の詳細

課題 1 , 課題 3 および課題 4 は , 手順書を作成し , New 打ち合わせに提出すること . 課題 2 は , 仕様書とプログラム完成後 , 各自で指導教員にご指導いただくこと . 課題 5 と課題 6 は , 動作を先輩に確認してもらうこと .

(課題 1) Fedora14 のインストール

Fedora14のインストールディスクを用いて,各自の実験用計算機にインストールする.

(課題2) 電卓プログラムと仕様書の作成

プログラムについて,使用できるライブラリ関数は printf のみとする.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

Git を用いて, Linux カーネルのソースコードを Linux の git リポジトリから入手し, カーネル の再構築を行う.カーネルのバージョンは,2.6.32とする.

Linux git リポジトリ

git://git.kernel.org/pub/scm/linux/kernel/git/torvalds/linux-2.6.git

(課題 4) Linux カーネルへのシステムコールの実装

(課題3)において再構築したカーネルヘシステムコールを実装する.なお,作成したシステム コールに対して,glibcへの登録は必須としない.必要に応じて各自で行う.

(課題5) 仮想アドレスから物理アドレスへの変換

以下のプログラムを作成すること.

```
--- システムコール部 ---
unsigned int user_syscall(int *virt)
 unsigned 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)
```

(課題 6) Mint の構築

実験用計算機に Mint を構築し,動作を確認する.Mint の構築に必要なものは,Git を用いて,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.

```
TwinOS git リポジトリ
git://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/var/git/TwinOS26.git

Texec git リポジトリ
git://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

課題を解くために知っておくべきことを以下に示す.

(1) (課題 5) は , インラインアセンブリの知識が必要である . 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 CPU における仮想メモリ空間は, 4GByte(32bit) である.
- (3) x86 CPU におけるアドレス変換の仕組みについては「IA-32 インテル R アーキテクチャ ソフトウェア・デベロッパーズ・マニュアル (下巻)」の「3.7 32 ビット物理アドレス指定を使用したページ変換」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

- (4) Linux における仮想メモリは, 0-3Gbyte までがユーザ空間, 3-4Gbyte がカーネル空間である.
- (5) Linux のカーネル空間において, 3Gbyte ~ 3Gbyte + 最大 896MB の領域は, 物理メモリの 0 ~ 最大 896MB の領域へストレートマッピングされている.
- (6) 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)
- (7) 仮想アドレス リニアアドレス