2010 年度 New グループ新 B4 課題

牛尾 裕 平成 22 年 4 月 5 日

1 はじめに

本資料は,2010年度のNew グループ新B4への課題について説明する.

2 課題一覧と新人研修の流れ

新人研修は以下の流れで行う.新B4は以下の課題をこなすこと.

- (課題1) 電卓プログラムと仕様書の作成
- (課題 2) Linux カーネルのコンパイルとインストール
- (課題3) Linux カーネルへのシステムコールの実装
- < x86 CPU についての勉強>
- (課題4) インラインアセンブリの利用
- (課題5) 仮想アドレス 物理アドレスへの変換
- < x86 CPU についての講習>

3 期限

各課題について自身で設定し、New グループ宛てにメールする.最終期限は,5 月の連休明け (5 月 6 日) までとする.

4 実験環境

実機上で作成する.実験用計算機は,202 号室の DELL マシンを 1 人 1 台に割り当てるのでそれを利用する.また,使用 OS は NewOS 実験機と同じ Fedora 10 とする.各自インストールディスクからインストールすること.

5 各課題の詳細

課題 1 は,プログラムと仕様書完成後,各自指導教員にみていただくこと.課題 2 と課題 3 は,手順書を作成し,New 打ち合わせに提出すること.課題 4 と課題 5 は,動作を先輩に確認してもらうこと.

(課題1) 電卓プログラムと仕様書の作成

< プログラムについて >

printf とシステムコール以外は使用禁止とする.

< 仕様書について >

作成したプログラムについての仕様書を作成する.仕様書には以下の内容を記述すると 良い.

- (1) 概要
- (2) 機能
- (3) 動作環境
- (4) 使用方法
- (5) エラー処理と保証しない動作

(課題2) Linux カーネルのコンパイルとインストール

(課題 3) Linux カーネルへのシステムコールの実装

使用する Linux カーネルは , NewOS と同じ Linux kernel 2.6.31 とする . 公式サイトからダウンロードし使用すること .

なお,課題3について,作成したシステムコールに対してglibcを適応させる作業は必須としない.必要に応じて各自で行うこと.

(課題4) インラインアセンブリの利用

以下の2つのプログラムを作成すること.

```
printf("*p = %d\n", *p);
  }
  --- 2つ目 ---
  int main(void)
  {
      int a[3] = \{1, 2, 3\};
      int b = -1;
      * (拡張) インラインアセンブリを用いて , "b = a[1] "を行う .
      printf("b = %d\n", b);
  }
(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)
```

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) インラインアセンブリについては,[1]を参考にすること.
- (2) x86 CPU における仮想メモリ空間は, 4GByte(32bit) である. 64bit ではまた別.
- (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 [2] に置いてある)
- (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 におけるユーザ空間のアドレス変換は, 4K バイトページングである.
- (6) 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。
- (7) 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.(ユーザ空間の仮想アドレスは,必ず 4K バイトページングであるとして良い ページディレクトリのエントリからページングタイプ を判断する処理は不要)(ただし,どんなフラグがあるのかは確認しておくこと)
- (8) 仮想アドレス リニアアドレス
- (9) 本資料だけでは全てを補足しきれないため、分からないことは先輩に聞く.

参考文献

- [1] " \gcd のインラインアセンブリに関して ," http://www.mars.sannet.ne.jp/sci10/on_gcc_asm.html
- [2] "TwinOS 開発支援ページ , " http://newgroup.swlab.cs.okayama-u.ac.jp/TwinOS/index.html