

# Sistemas Operativos: Introdução

February 17, 2016

# Sumário

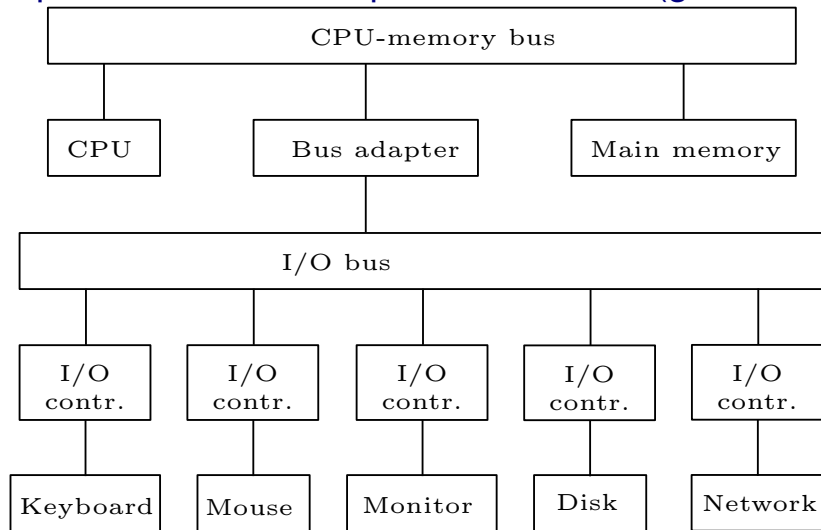
## Introdução aos Sistemas Operativos

Organização de Computadores

Sistema Operativo

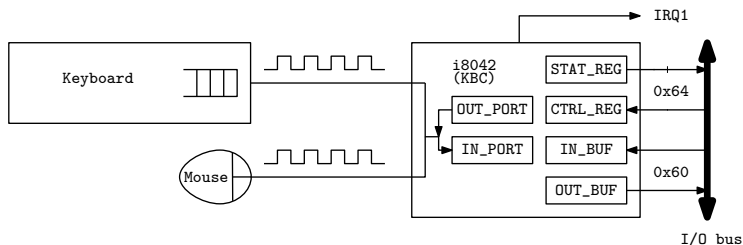
Abstracções Oferecidas por um SO

# Componentes dum Computador Pessoal (gama baixa)



- ▶ Desenvolver código directamente sobre o HW dum computador é uma tarefa hercúlea

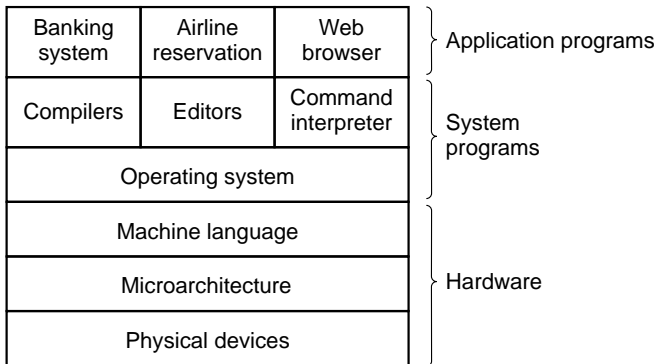
# Teclado do PC



- ▶ Quando uma tecla é premida o microcontrolador do teclado gera um *scancode* que é colocado num *buffer*
  - ▶ Quando uma tecla deixa de ser premida o microcontrolador gera outro *scancode*
- ▶ Este *scancode* é posteriormente transferido para o registo OUT\_BUF controlador do teclado (KBC)
- ▶ O KBC pode gerar uma interrupção
  - ▶ Alternativamente pode usar-se *polling*
- ▶ A identificação do carácter premido depende dos *scancodes* previamente recebidos, e do *mapa de teclado*

# Modelo em camadas dum sistema computacional

- ▶ O **sistema operativo** é uma “camada” de SW que assenta sobre o HW



- ▶ Cada nível define uma **máquina virtual**, excepto o nível mais baixo.

# Parentesis: Modelo em camadas

- ▶ Estratégia típica na resolução de problemas complexos (outro exemplo são as redes de computadores)
  - ▶ Suporta **abstracção**
- ▶ Vantagens deste modelo

**Decomposição** Um problema “intratável” é decomposto em problemas mais pequenos e solúveis

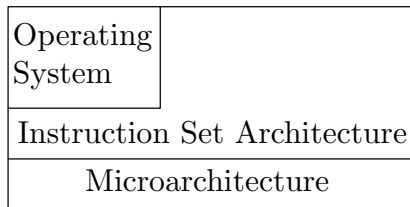
**Modularidade** É relativamente fácil acrescentar funcionalidades ou alterar a implementação, desde que se **preservem as interfaces**

## Instruction Set Architecture (ISA) Level

- ▶ Define o HW e o conjunto de instruções visíveis para um programador de *assembly*
- ▶ Compreende um conjunto de 50 a algumas centenas de instruções para:
  - ▶ Transferir dados entre os diferentes componentes;
  - ▶ Realizar operações aritméticas e lógicas;
  - ▶ Controlar o fluxo de instruções
- ▶ A este nível operações de entrada e saída são realizadas escrevendo e lendo registos dos controladores dos dispositivos de E/S

# Nível do Sistema Operativo

Define a interface tipicamente acessível a um programador.



- ▶ Oferece um conjunto de operações – **chamadas ao sistema (*system calls*)** – que fornecem um nível de abstracção muito mais conveniente.
  - ▶ A maioria das operações do nível ISA continua acessível.
  - ▶ Algumas contudo são escondidas, essencialmente por razões de segurança.



# Abstracções Oferecidas por um SO

- ▶ Utilizador (em especial em sistemas interactivos);
- ▶ Processo;
- ▶ Ficheiro.

# Utilizador

- ▶ Essencial em sistemas interactivos.
- ▶ Inclui entre outros os seguintes atributos:
  - ▶ *nome (username)*;
  - ▶ *identidade (userid)*;
  - ▶ *grupos (groupname e groupid)*.
- ▶ Em sistemas multiutilizador, o conceito de utilizador é central para protecção de recursos (p.ex. ficheiros).
- ▶ O utilizador pode estar associado não só a uma pessoa como a uma função, p. ex. correio electrónico.

# Processo

- ▶ Representa um **programa em execução**.
  - ▶ Um programa é um **objeto passivo**, tipicamente guardado em disco ou outros dispositivos de armazenamento de dados
  - ▶ Um processo é um **objeto activo**, cujo estado varia à medida que é executado
- ▶ Actualmente, quase todos os sistemas operativos são **multi-processo** (Linux, Windows XP, Windows Vista): Um computador pode executar vários programas ao “mesmo tempo”.
- ▶ Um processo está associado a um utilizador, o seu **dono**: aquele que invoca o programa correspondente. A identidade do utilizador **dono** do processo determina os **recursos** a que um processo pode aceder, bem como o tipo de operações que pode realizar sobre esses recursos.

# Processos: Virtualização do Processador

- ▶ Um **processo** oferece a um programa a ilusão de que tem ao seu dispor **todos os recursos** do computador;
- ▶ Inclusivamente, pode dar a ilusão de que o computador físico tem mais recursos. P.ex.;
  - ▶ Mais memória do que a quantidade memória física existente.
  - ▶ Mais processadores do que o nº de "cores" existentes

# Exemplo de Virtualização de Processador por Remzi Arpaci-Dusseau

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

int main(int argc, char *argv[]){
    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "usage: cpu <string>\n");
        exit(1);
    }
    char *str = argv[1];
    while (1) {
        printf("%s\n", str);
        Spin(2);
    }
    return 0;
}
```

# Exemplo de Virtualização de Memória por Remzi Arpaci-Dusseau

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "usage: mem <value>\n");
        exit(1);
    }
    int *p;                                // memory for pointer is on "stack"
    p = malloc(sizeof(int)); // malloc'd memory is on "heap"
    assert(p != NULL);
    printf("(pid:%d) addr of p:          0x%p\n",
           (int) getpid(), &p);
    printf("(pid:%d) addr stored in p: 0x%p\n",
           (int) getpid(), p);
    *p = atoi(argv[1]); // assign value to addr stored in p
    while (1) {
        usleep(1000000);
        *p = *p + 1;
        printf("(pid:%d) value of p: %d\n", getpid(), *p);
    }
    return 0;
}
```

# Ficheiros

- ▶ Representam uma **fonte/poço de informação**
  - ▶ Para o utilizador não técnico são uma abstração do disco (e outros dispositivos de armazenamento de dados)
  - ▶ Podem contudo abstrair outros **dispositivos de E/S**
- ▶ Suportam três operações: **leitura, escrita e execução**
- ▶ Tipicamente organizados numa forma hierárquica, usando **directórios**:

Ficheiros que contêm outros ficheiros.
- ▶ Cada ficheiro/directório tem um utilizador que é o seu **dono**
  - ▶ Usado para controlo de acesso

# O SO como um Gestor de Recursos

## Uma descrição alternativa do papel do SO

- ▶ Durante a sua execução, os programas fazem uso de recursos (CPU, memória, disco, ...).
- ▶ A maioria dos “computadores” executa várias aplicações (possivelmente) de diferentes utilizadores em simultâneo:
  - ▶ O SO gere os recursos dum computador, facilitando a sua partilha entre diferentes aplicações.
  - ▶ As aplicações não podem aceder directamente aos recursos (todo o acesso é mediado pelo SO):
    - ▶ Evita-se que as aplicações interfiram na gestão dos recursos
    - ▶ Protege-se os recursos afectados a cada utilizador de acessos não autorizados por outros utilizadores



## Leitura Adicional

- ▶ Secções 1.1, 1.2 e 1.4 de José Alves Marques e outros, *Sistemas Operativos*, FCA - Editora Informática, 2009
- ▶ Secções 1.1, 1.5 de Andrew Tanenbaum, *Modern Operating Systems*, 2nd Ed.
- ▶ Secções 1.1, 1.2, 1.6, 1.7, 1.8, 1.9, 2.1 e 2.2 de Silberschatz e outros, *Operating System Concepts*, 7th Ed.
- ▶ **Ch. 2: Introduction**, de *OS: Three Easy Pieces*, de Remzi Arpaci-Dusseau e Andrea Arpaci-Dusseau
- ▶ Outra documentação (transparências e enunciados dos TPs) na [página da disciplina](#)