

Fundamentos de Sistemas de Operação

LEI - 2023/2024

Vitor Duarte
M^a. Cecília Gomes

1

Aula 1

Parte I

- Objetivos e programa
- Funcionamento
- Bibliografia
- Avaliação

Parte II

- Introdução aos SO
 - OSTEP, cap. 2

2

Informações gerais

- NÃO ESQUECER! Tudo está no CLIP.
 - Horário, objetivos, programa, bibliografia, avaliação, datas de testes, etc.....
- Atenção aos avisos
 - Nas aulas, no CLIP, por e-mail
- Pode sempre contactar os docentes
 - Pessoalmente, idealmente no horário de dúvidas
 - e-mail (end. e-mails no CLIP)

FSO no curso (e u.c. relacionadas)

- 1º semestre:
 - Introdução à Programação
- 2º semestre:
 - Arquitetura de Computadores
 - Programação Orientada pelos Objetos
- 3º semestre:
 - **Fundamentos de Sistemas de Operação**
 - Algoritmos e Estruturas de Dados
- Seguintes:
 - Ling. Ambientes de Programação, Redes de Computadores, Sistemas Distribuídos, Concorrência e Paralelismo
 - etc...

De AC já sabem...

- Processador (CPU) e memória
 - Instruções e seus modos utilizador e supervisor
 - Níveis de memória (caches), MV e tabela de páginas
- Controladores de periféricos
 - Entradas/saídas (I/O) com dispositivos (p.e. discos)
 - I/O por espera ativa ou com interrupções

Motivação: da programação à execução

- Exemplo: Java
 - linguagem com um ambiente de execução (*runtime*)



E no meio?

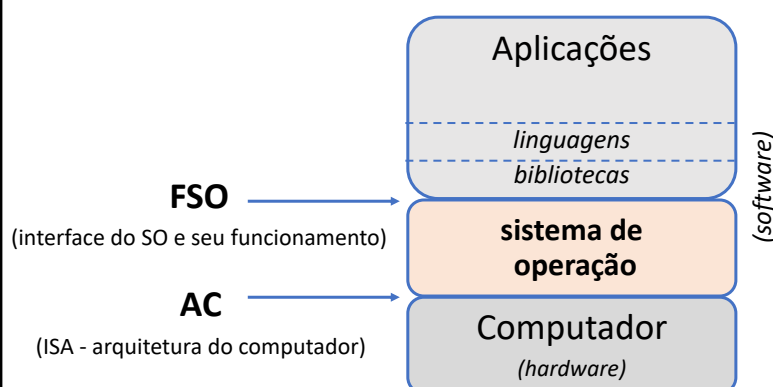
Como transformar, traduzir, interpretar, executar...?

- Vários níveis de abstração
- Cada nível de abstração oferece uma interface
- Facilita o nível superior e usa o nível inferior

- Arquitetura de Computadores
- Sistemas Lógicos/Electrónica

Motivação: níveis/interfaces

- Num sistema de computação (simplificado):



Núcleo do sistema (kernel)

- O núcleo do SO, é o “programa” privilegiado (modo supervisor) que:
 - Gere a memória, o CPU e restantes recursos (periféricos)
 - Único capaz de manipular todo o hardware
- Os programas (modo utilizador) recorrem a este para muitas operações
 - Usando chamadas ao sistema (pedidos ao SO)
- Os periféricos notificam o núcleo quando necessário via interrupções
 - o núcleo inclui os *interrupt handlers* nos respetivos *device drivers*

O SO visto como...

- Gestor de recursos
 - Gere e permite a partilha do hardware pelos programas
 - Gere os programas e suas interações
- Máquina virtual
 - Oferece abstrações de mais fácil utilização
 - Oferece operações (serviços) aos programas

Grandes questões para FSO

- O que é um SO? Como funciona?
- Como suporta e controla a execução de vários programas?
- Como os programas partilham os recursos do computador?
- Que abstrações e interfaces o SO oferece?
- Que consequências têm nas linguagens de programação e suas bibliotecas?
- Como as utilizar (eficientemente)?

Tópicos do programa de FSO

- Funções e organização do sistema operativo
- Gestão do CPU
- Gestão da memória central (RAM)
- Gestão dos dispositivos de entrada / saída
- Virtualização de recursos
- Abstrações de ficheiro e processo
- Sistema de ficheiros
- Introdução à programação concorrente
- Segurança dos sistemas de operação

11

PRÉ-REQUISITOS

- Assume-se que os alunos dominam as matérias de:
 - Introdução à Programação
 - Arquitetura de Computadores
- Rever matérias!
 - Rever a matéria de AC:
 - Em especial, modos do CPU, endereços virtuais, I/O
 - Rever ambiente laboratorial:
 - Comandos Unix/Linux, linguagem C, compilação e *debug*
 - **Fazer ficha 0 no CLIP!**

12

Bibliografia

- Referência principal:
 - **Operating Systems: Three Easy Pieces.** R. Arpacci-Dusseau, A. Arpacci-Dusseau.
<http://pages.cs.wisc.edu/~remzi/OSTEP/>
- Slides das aulas e outra informação complementar, disponibilizados no CLIP.
- Referências complementares:
 - Modern Operating Systems. A.S. Tanenbaum e H. Bos, 4th Ed 2014
 - Operating System Concepts. A. Silberschatz, *et al*, 10th Edition, 2018
 - Tutoriais de C (exemplos):
 - <https://www.geeksforgeeks.org/c-programming-language/>
 - <https://www.w3schools.com/c/>
 - <https://www.programiz.com/c-programming/>

Funcionamento – trabalho semanal

- 9 créditos segundo o sistema ECTS
 - 1 crédito = 28 horas de trabalho, logo aprox. 250 h no semestre...
 - ou, 12 h/semana (se 40 h/semana para 30 ECTS)
- Horas em contacto (5h)
 - Aulas teóricas (3h por semana)
 - Aulas práticas (2h por semana)
 - Esclarecimento de dúvidas (no horário de atendimento)
- Horas em autonomia (7h)
 - Estudo da matéria das aulas teóricas e práticas, preparação para os trabalhos práticos e para os testes
 - Realização dos trabalhos para casa e de grupo

Funcionamento - Aulas

- A presença nas aulas é **muito** recomendada!
- As aulas teóricas já começaram: Hoje!
 - O estudo deve começar esta semana.
- As aulas práticas começam na próxima semana.
 - Deve estar preparado para a aula
- **TPC** – preparar-se sempre para as aulas!

Avaliação – Regras Gerais

- A avaliação tem duas componentes:
 - Componente teórica
 - dois testes ou exame (tem de CompT $\geq 9,0$)
 - Componente laboratorial ou prática
 - 3 trabalhos individuais e um em grupos de dois alunos
- Noção de frequência obtida pela componente laboratorial
 - tem de Compl $\geq 9,0$
- Qualquer aluno envolvido numa fraude (detetada imediatamente ou *a posteriori*) reprova.

Avaliação – Nota Final

- Nota final (tendo frequência):
 - $NF = \text{CompT}$ (se $\text{CompT} < 9,0$)
 - $NF = 0,3 * \text{CompL} + 0,7 * \text{CompT}$ (se $\text{CompT} \geq 9,0$ e $\text{CompL} \geq 9,0$)
- Notas de anos anteriores:
 - CompT do ano passado continua válida
 - CompL dos dois últimos anos continua válida
 - Dispensam de fazer essa componente. Se entregar qualquer elemento de avaliação, anula a nota anterior dessa componente.

Agradecimentos

- Alguns slides e outros materiais são
 - adaptações de elementos de edições anteriores ou de outras u.c.
 - adaptações de materiais disponibilizados na Internet ou associados ao livro de referência.

Parte II: Introdução aos SO

- Como apareceram os SO? Com que objetivos?
- nota: o hardware e o SO evoluíram em conjunto!

Evolução da operação do computador

Resumo:

1. Máquina dedicada a um programa
2. Submissão sequencial de lotes de trabalhos
 - batch (sem ou com SPOOL)
3. Multiprogramação com:
 - Múltiplos programas
 - Múltiplos utilizadores
4. Hoje o hardware é barato (algum), podemos ter uma máquina dedicada a cada utilizador (PC), executando múltiplos programas

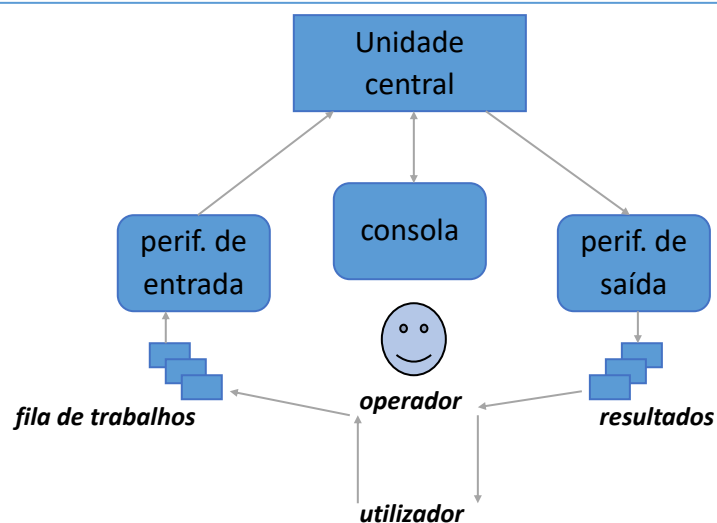
Máquina dedicada

- Um utilizador → um programa
- Hardware, sem mais nada...
 - Código máquina introduzido manualmente
- Auxílio de um programa carregador
 - Uso de fita perfurada ou cartões perfurados
- Aparecem bibliotecas de rotinas para I/O
- Assemblers, compiladores
 - Geram código máquina a partir de texto (código fonte)

Como rentabilizar a máquina?

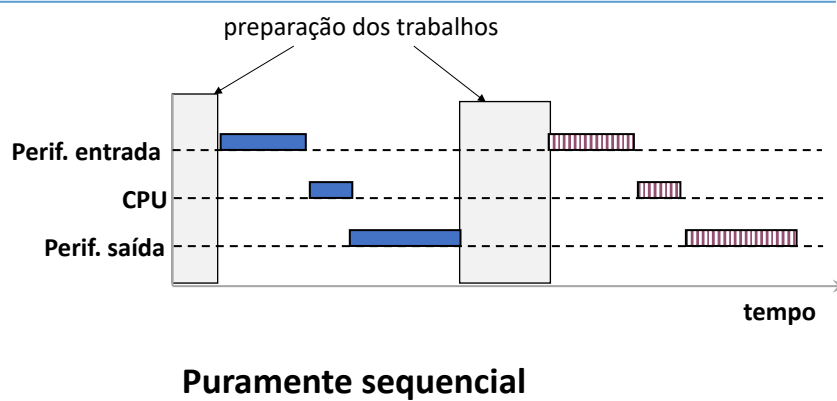
- Aparece o Operador de Sistemas (*sysop*) especialmente treinado para operar o computador e seus periféricos
- O utilizador trabalha off-line, submetendo trabalhos (conjuntos de programas e dados - *batch*)
- O operador define a ordem de execução dos trabalhos (estabelece um escalonamento) que considere justo e rentabilize a máquina
- Programas suspeitos de estar em ciclo infinito são abortados

Processamento Batch



24

Exemplo de utilização



25

Eficiência de um sistema - métricas

- Taxas de utilização dos recursos:
 - De cada periférico e, principalmente, do CPU $\frac{\text{tempo utilização}}{\text{tempo total}}$
 - o ideal é 100%
- Débito de trabalhos: $\frac{\text{trabalhos executados}}{\text{tempo usado}}$
 - quanto mais melhor
- Tempo de resposta para o utilizador
 - Tempo que decorre desde a submissão do trabalho até obter os resultados
 - Quanto menor melhor para o utilizador

Génese dos SO

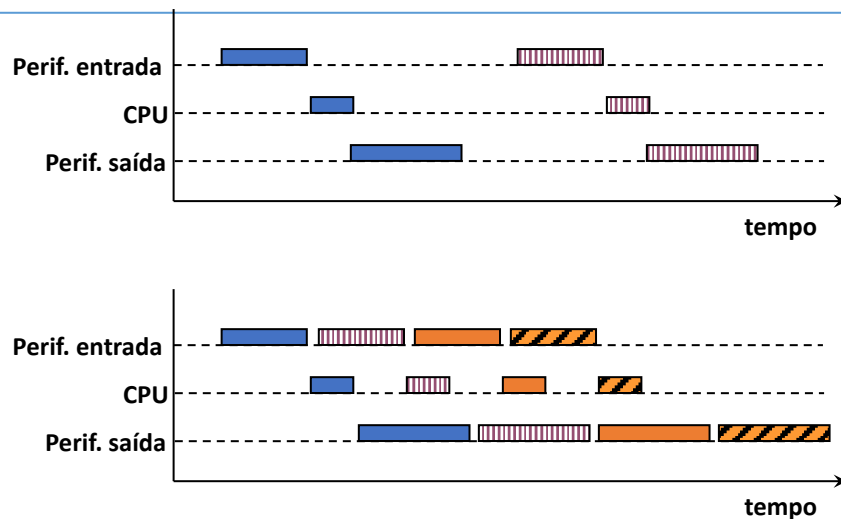
- Para auxiliar os programadores/utilizadores
 - Acorda-se numa biblioteca de rotinas para operar com os periféricos (*device drivers*)
 - Todos os programadores a usarem e esta pode estar sempre carregada em memória
- Para auxiliar o operador e otimizar o processamento
 - Existe um programa monitor que trata de carregar o próximo trabalho e de o pôr em execução
 - Pode mesmo aceitar comandos, tornando os trabalhos (batch) em verdadeiras sequências automáticas de operações (exemplo: compilar programa, definir os seus dados de entrada, pôr em execução, ...)

Génese dos SO (2)

- E ainda:
- Simultaneidade entre leituras, escritas e a execução de programas
 - Permite *Simultaneous Peripheral Operation On-Line* (SPOOL)
 - Melhora a utilização dos recursos (CPU e periféricos)
 - Necessita de proteção entre utilizadores e do monitor/SO
 - Introduce-se a noção de chamada ao sistema
- É necessário suporte do hardware:
 - Dois modos de execução no CPU
 - O modo utilizador para execução dos programas
 - Estes não podem aceder aos periféricos nem a toda a memória (protege o monitor/spooler)
 - Modo supervisor (ou protegido)
 - Para só o monitor executar todas as instruções do ISA

28

Utilização do CPU e periféricos

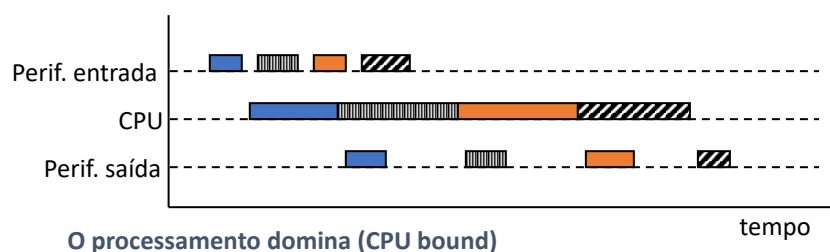
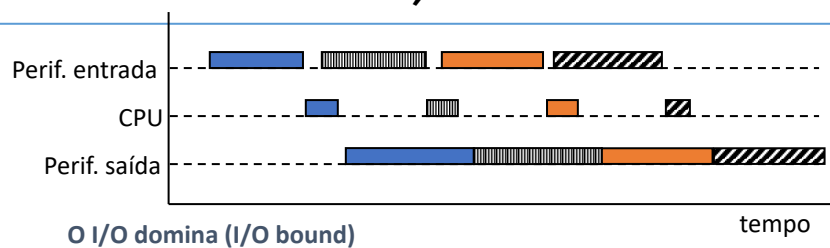


29

Exemplo - IBM 1460 (1963)



Perfis das execuções

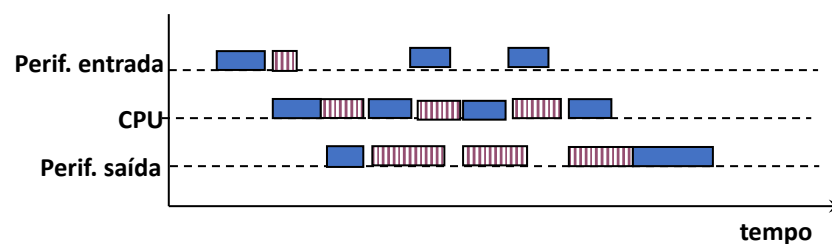


Outras melhorias

- Como suportar melhor programas com diferentes perfis?
- Como suportar melhor fases de I/O durante a execução?
 - p.ex. Programas que variam entre I/O e CPU
 - p.ex. Programas interativos
- Como tirar partido do CPU quando decorre I/O?

Múltiplos programas

- Ter vários programas em memória prontos a executar
- Quando um fizer I/O escalonar outro para executar, mantendo o CPU ocupado



Vários programas em execução concorrente

Multiprogramação (multitasking)

- Vários programas em memória, prontos a executar
- Cada programa executa num contexto: **processo**
 - Imagem do programa numa zona de memória
 - Guarda estado do CPU quando não executa
 - Guarda estado do I/O (canais ou *streams* para ficheiros em uso)
- O SO oferece uma “máquina virtual” a cada processo
 - Cada processo “vê” um espaço de memória próprio, recolocado e só pode aceder a essa memória
 - Arquitetura com MMU que permite esta gestão da memória e CPU tem um modo de execução supervisor (os processos têm de pedir certas operações ao SO)
- O SO comuta entre processos, quando necessário

Time-sharing: partilha do tempo

- Um programa pode monopolizar a máquina?
 - Mau para o uso dos periféricos
 - Mau para a interatividade
- Há que partilhar o tempo de CPU
 - por cooperação entre os programas,
 - ou por apreensão do CPU pelo SO (*preemption*).
 - Cada programa usa no máximo uma determinada fatia de tempo (*time-slice* ou *quantum*)
- O processo pode ser interrompido com base no tempo
 - O SO pode comutar de processo

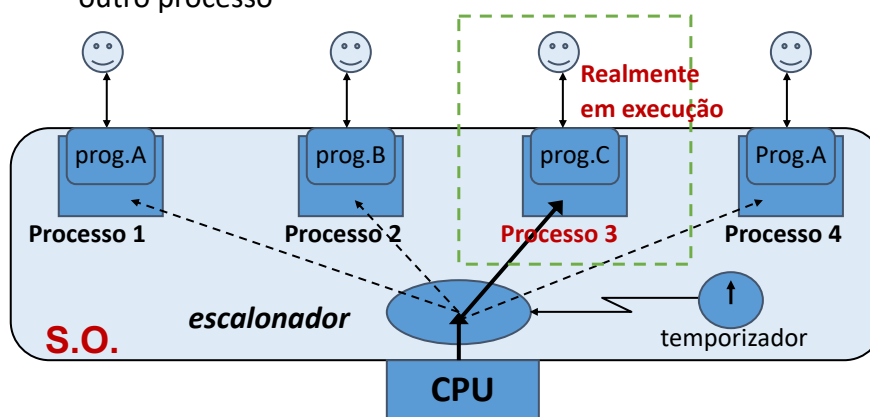
Sistemas interativos multiutilizadores

- Suportado por *multitasking* com *time-sharing*
- Cada utilizador vê uma máquina virtual
 - No disco tem um conjunto de aplicações
 - No disco guarda um conjunto de dados
 - O utilizador interage dando comandos ao sistema via um shell
 - Manda o sistema executar programas (criar processos)
 - Permite programas interativos
 - Normalmente não se apercebe dos outros utilizadores
- Os processos executam em concorrência
 - Não há ordem pré-definida entre os processos ou para as operações de I/O. Até podem ser em simultâneo.
 - Rentabiliza o CPU e restantes recursos
- *ainda se usa SPOOL, p.e. para imprimir*

36

Sistemas interativos multiutilizadores

- Exemplo: 4 processos concorrem por um CPU
- A quando de I/O ou do fim do *time-slice* o SO atribui o CPU a outro processo



37