

**INSTITUTO SUPERIOR DE ENGENHARIA DE COIMBRA**

Licenciatura em Engenharia Informática

# **TRABALHO PRÁTICO DE SISTEMAS OPERATIVOS**

*Simulação de Plataforma de Gestão de Táxis Autónomos*

**Autores:**

Diogo Ribeiro Costa (Nº 2024143983)  
Rodrigo Cravo Pereira (Nº 2024117439)

Ano Letivo 2025/2026

<b>1. Introdução</b>	<b>3</b>
<b>2. Arquitetura do Sistema</b>	<b>4</b>
2.1. Mecanismos de Comunicação (IPC)	4
<b>3. Detalhes de Implementação e Fundamentação</b>	<b>4</b>
3.1. Controlador: Concorrência e Sincronização	4
3.2. Veículo: Redirecionamento e Processos	5
3.3. Cliente: Multiplexagem de E/S	5
<b>4. Tabela de Funcionalidades</b>	<b>5</b>
<b>5. Conclusão</b>	<b>6</b>

## 1. Introdução

Este projeto visa a implementação de uma plataforma de gestão de transportes com veículos autónomos, baseada na arquitetura e primitivas do sistema operativo UNIX. O sistema simula o funcionamento de uma frota de táxis, clientes e um controlador central.

O desenvolvimento focou-se na aplicação prática dos conceitos teóricos e práticos lecionados, nomeadamente: gestão de processos, comunicação entre processos (IPC) via pipes, multiplexagem de E/S e sincronização de threads com mutexes.

## 2. Arquitetura do Sistema

A solução implementa uma arquitetura distribuída e modular, composta por três processos distintos:

- **Controlador (Servidor):** Entidade central responsável pela orquestração do sistema. Gere a estrutura de dados partilhada (viagens, utilizadores), controla a criação de processos filho (veículos) e gere o tempo simulado.
- **Cliente (Interface):** Processo que atua como interface com o utilizador. Implementa um modelo de E/S não bloqueante para enviar comandos e receber notificações assíncronas.
- **Veículo (Simulação):** Processo filho gerado dinamicamente pelo controlador. Opera em modo "Auto-Start", simulando o deslocamento e comunicando o seu estado através de canais de IPC.

### 2.1. Mecanismos de Comunicação (IPC)

A comunicação entre processos baseia-se estritamente nas primitivas UNIX estudadas:

Fluxo	Mecanismo	Justificação Teórica
Cliente -> Controlador	Named Pipe (FIFO Público)	Modelo Cliente-Servidor (N-para-1)
Controlador -> Cliente	Named Pipe (FIFO Privado)	Canal dedicado para resposta
Controlador -> Veículo	Argumentos (exec)	Passagem de parâmetros na criação do processo
Veículo -> Controlador	Pipe Anónimo + Redirecionamento	Comunicação Pai-Filho via stdout (dup2)
Veículo -> Cliente	Named Pipe do Cliente	Notificação direta de eventos
Sinais	SIGUSR1 / SIGINT	Controlo de fluxo assíncrono e terminação

## 3. Detalhes de Implementação e Fundamentação

### 3.1. Controlador: Concorrência e Sincronização

O Controlador adota uma arquitetura Multithreaded para lidar com múltiplas fontes de eventos simultâneas (Timer, Admin, Clientes), conforme o modelo de "Input com Threads" abordado nas aulas.

Dada a existência de dados partilhados (lista de viagens, contadores, estrutura DadosControl), foi identificada a existência de Secções Críticas. Para garantir a coerência dos dados e prevenir Race Conditions (Condições de Corrida), utilizou-se um Mutex Global (pthread\_mutex\_t trinco). Todas as operações de escrita ou leitura na estrutura partilhada são atômicas, estando protegidas por lock/unlock do mutex.

"Para a gestão de estado (viagens e utilizadores), optou-se pela utilização de estruturas estáticas de acesso direto (arrays). Dada a dimensão conhecida do problema (limites pré-definidos de

frota e utilizadores), esta opção oferece acesso em tempo constante  $O(1)$  e evita a complexidade e o overhead de gestão de memória dinâmica, maximizando a performance do ciclo de processamento do controlador."

### 3.2. Veículo: Redirecionamento e Processos

A criação do veículo utiliza a sequência `fork()` seguida de `exec()`. Antes da substituição da imagem do processo, o descritor `STDOUT_FILENO` é redirecionado para um pipe anónimo utilizando a primitiva `dup2()`. Isto permite que o Controlador leia a saída padrão do Veículo como se fosse um ficheiro, abstraindo a comunicação.

### 3.3. Cliente: Multiplexagem de E/S

Para evitar o bloqueio do cliente numa operação de leitura (seja no teclado ou no pipe), implementou-se o mecanismo de Multiplexagem de E/S através da system call `select()`. O `select()` monitoriza simultaneamente o descritor `STDIN` e o descritor do FIFO privado, desbloqueando o processo apenas quando um deles tem dados prontos a ler. Isto garante uma interface reativa e não bloqueante.

## 4. Tabela de Funcionalidades

Módulo	Funcionalidade	Estado
Geral	Arquitetura de 3 Processos Independentes	Cumprido
Controlador	Gestão de Concorrência (Threads e Mutex)	Cumprido
Controlador	Gestão de Utilizadores (Login/Limites)	Cumprido
Controlador	Terminação Segura (Graceful Shutdown)	Cumprido
Veículo	Simulação de Telemetria e Auto-Start	Cumprido
Veículo	Comunicação via Redirecionamento ( <code>dup2</code> )	Cumprido
Cliente	Interface Não-Bloqueante ( <code>select</code> )	Cumprido
Cliente	Receção de Notificações Assíncronas	Cumprido
Comunicação	Named Pipes (FIFO) e Sinais (Unix)	Cumprido

## 5. Conclusão

O trabalho foi concluído com sucesso, demonstrando a aplicação prática dos conceitos fundamentais de Sistemas Operativos. A solução desenvolvida gere eficazmente a concorrência através de threads e mutexes, garantindo a integridade dos dados partilhados.

A utilização correta de primitivas de IPC (Pipes e Sinais) e de mecanismos de E/S avançados (select, dup2) resultou num sistema robusto, capaz de simular um ambiente operacional complexo sem deadlocks ou bloqueios indevidos.