



UNIVERSIDADE D  
**COIMBRA**

# Sistemas Operativos: Relatório

Rui Oliveira & Álvaro Terroso

Licenciatura em Engenharia Informática  
Faculdade de Ciências e Tecnologia da Universidade de  
Coimbra

May 14, 2024

# 1 Introduction

Este relatório tem como intuito descrever os mecanismos de sincronização bem como armazenamento e funcionalidades de outros procedimentos. Nomeadamente, semáforos, organização de unnamed pipes e threads utilizadas. Cada membro utilizou 50 horas de trabalho.

## 2 Sistemas Utilizados

### 2.1 BackOffice

No BackOfficeUser apresentamos 2 processos distintos: o primeiro tem a função de receber inputs do terminal através de um ciclo while com scanf(); já o segundo processo tem a responsabilidade de ler os alertas ou estatísticas da Message Queue. Além disso, apenas é utilizado um signal handler para lidar com CTRL+C, garantindo o fecho de todos os processos e ponteiro do BACK\_PIPE.

### 2.2 MobileUser

No Mobile User temos 2 processos distintos. O primeiro possui 3 threads diferentes, uma para cada tipo de mensagem a ser enviada para o named pipe USER\_PIPE. Já o segundo é focado para ler as mensagens da Message Queue. Possui também um mutex que controla a quantidade de pedidos restantes a enviar.

### 2.3 SystemManager

#### 2.3.1 Semáforos

*sem\_shared* - controla o acesso ao array de users da estrutura da Shared Memory.

*sem\_userscount* - controla o acesso à contabilização de users totais ativos.

*sem\_read\_count* - controla o array responsável por gerir a disponibilidade dos unnamed pipes.

*sem\_plafond* - controla o acesso ao plafond de cada user dentro do array de users.

*log\_mutex* - controla o acesso e a escrita no ficheiro log.

*sem\_statics* - controla o acesso às estatísticas gerais de consumo dos users na Shared Memory.

*sem\_monitor* - controla e gere quando o processo Monitor Engine tem acesso aos valores do plafond da Shared Memory.

*sem\_flag* - controla o valor da variável responsável por avisar o monitor engine que a lista de utilizadores está cheia.

*sem\_run* - controla o acesso à variável *run*, vital para todo o programa correr.

*sem\_times* - controla o acesso à variável *times*, que conta o número de vezes que o mobile user recebe alertas de plafond.

*sem\_go* - avisar à thread sender que a thread receiver adicionou pedidos às filas

### 2.3.2 Pthread Mutexes

*mut\_video* - este mutex controla o acesso à fila de video.

*mut\_other* - este mutex controla o acesso à fila de other.

### 2.3.3 Shared Memory

A estrutura da Shared Memory é composta por uma estrutura de estatísticas, que envia de 30 em 30 segundos e por pedido estatísticas ao BackOfficeUser. Também por outra estrutura de users\_ que armazena todos os MobileUsers logados e variáveis de controlo, como um boolean run, um int flag para saber quando o mobile user não conseguiu dar login pela fila estar cheia, um int mobile\_users que possui o número de mobile users registados, um int adicional que representa o unnamed pipe extra quando as filas estão cheias e um array read\_count\_shared, que é um array de unnamed pipes disponíveis.

### 2.3.4 Armazenamento

Utilizamos um array de inteiros inicializados a 0, que estão diretamente ligados com os unnamed pipes. Quando um pipes possui uma mensagem, a sua posição no array fica a 1, até ficar livre, onde retorna para 0. As filas de mensagens são representadas também por uma struct, que possui a mensagem a ser passada, do estilo FIFO.

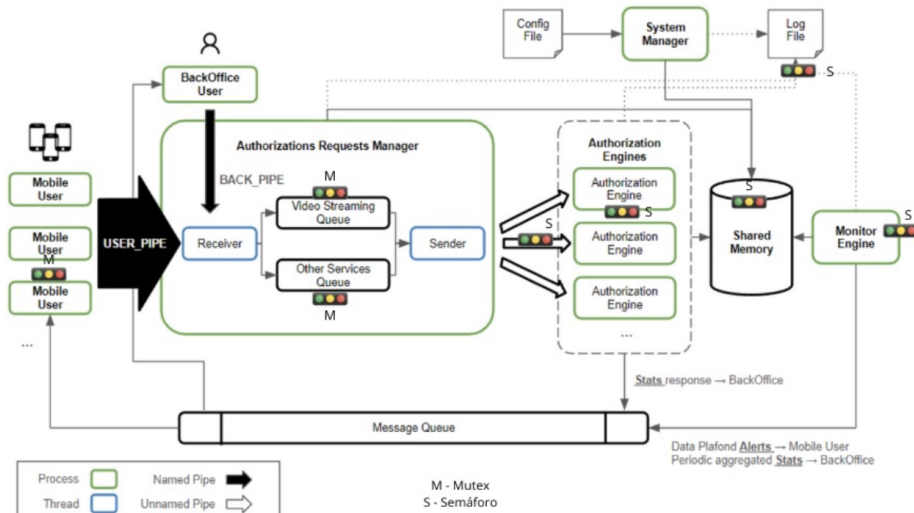


Figura 2: Arquitetura técnica do simulador