#### Universidade do Minho

ESCOLA DE ENGENHARIA



## Sistemas Operativos

Licenciatura em Engenharia Informática

## Orquestrador de Tarefas

Grupo 78

Ano letivo 2023/24

Flávio Silva - [A97352] Tomás Melo - [A104529] José Vasconcelos - [A100763]



# Conteúdo

1	Introdução		
2	Fun	cionalidades disponíveis no orquestrador	3
	2.1	Status	3
	2.2	Flags -u e -p	3
	2.3	SJF e time	4
	2.4	Execução de comandos e Ficheiro de <i>Output</i>	4
	2.5	Gestão de tarefas	5
	2.6	Comunicação cliente-orquestrador	6
3	Demonstração		7
4	Testes e Reflexão dos Testes Efetuados		
5	5 Makefile		
6	Conclusão		



## 1. Introdução

No âmbito da unidade curricular de Sistemas Operativos, foi-nos proposto a realização de um trabalho prático de rastreamento e monitorização da execução de programas. Neste programa, os utilizadores devem conseguir executar programas através do cliente, e obter o respetivo tempo de execução. Foi desenvolvido para tal, um serviço de orquestração de tarefas em ambiente Linux com o objetivo de implementar um sistema cliente-servidor em linguagem C que permita utilizadores enviarem solicitações de execução de tarefas para o servidor, o qual é responsável por escalonar e executar essas tarefas de acordo com a política de escalonamento SJF, que permite a redução do tempo médio de execução das tarefas.

Um dos requisitos é que seja possível consultar, através do servidor, todos os programas que se encontram atualmente em execução, juntamente com o tempo dispendido pelos mesmos. Para além disto, o servidor deve também permitir a consulta de estatísticas sobre programas já terminados.



# 2. Funcionalidades disponíveis no orquestrador

#### 2.1 Status

Esta funcionalidade permite listar todas as tarefas enviadas pelo cliente até ao momento. Ao longo do tempo em que o cliente envia tarefas para o orquestrador, estas podem ser consultados pelo comando ./client status. A lista das tarefas é composta por:

- Program ID (ID da tarefa)
- Command (comando(s) recebidos)
- Status (estado da tarefa -> Completed / Executing / Scheduled)
- Time (duração da tarefa) referente a cada uma delas

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE:-/projetoSOFINAL/SOTP-2024$ ./client status
Pipe_name :/tmp/my_pipe_181565
Program ID: 2
Command: pwd | wc -l queue.c | man ascii
Status: Completed
Time: 113ms
Program ID: 1
Command: ls -la
Status: Completed
Time: 13ms
```

Figura 2.1: Resultado produzido após ./client status

### 2.2 Flags $-u \in -p$

Para execução/envio de uma tarefa para o orquestrador, pelo comando ./client execute time flag "prog-a [args], em que time refere-se ao tempo estimado para a execução da tarefa em milissegundos), pode tanto ser passado no comando a flag -u, assim como a flag -p. A primeira, permite a execução de um programa individual, enquanto a segunda suporta a execução encadeada de programas do utilizador, ao que chamamos pipelines. A flag -p suporta também a execução de um programa individual (envio de um único comando).

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/projetoSOFINAL/SOTP-2024$ ./client execute 100 -u "ls -la"
1 Task Received
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/projetoSOFINAL/SOTP-2024$
```

Figura 2.2: Envio de comando com a flag -u no comando execute

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:-/projetoSOFINAL/SOTP-2024$ ./client execute 3000 -p "pwd | wc -l queue.c | man ascii" 3 Tasks Received
```

Figura 2.3: Envio de comando com a flag -p no comando execute



#### 2.3 SJF e time

Reconhecendo que o orquestrador deve escalonar tarefas de múltiplos clientes, decidimos adotar a política de escalonamento SJF. Esta política, através da indicação da duração da tarefa dada pelo 'time', dá prioridade às tarefas cuja estimativa de tempo de duração seja menor, reduzindo assim o tempo médio de espera. Por exemplo, dadas 3 tarefas (Tarefa1 -> duração 50ms, Tarefa2 -> duração 35ms, Tarefa3 -> duração 20ms) com a política implementada, a ordem de execução seria: Tarefa3 -> Tarefa2 -> Tarefa1, resultante num tempo médio de espera de 25ms, (em vez de 45ms, valor obtido na política FCFS).

### 2.4 Execução de comandos e Ficheiro de *Output*

Ao enviar uma tarefa para o orquestrador utilizando o comando ./cliente execute, como já mencionado, o orquestrador executa os comandos solicitados pelo cliente quer sejam comandos individuais ou *pipelines* de comandos.

./client execute 1000 -u "pwd"

O orquestrador executará o comando pwd e imprime o conteúdo no ficheiro de output.

Ficheiro de *output* criado para o comando acima:

Ficheiro: output\_1.txt

/home/tomas/projetoSO/SOTP-2024

Para além do ficheiro de *output* é ainda gerado um ficheiro *status.txt* com os *status* de cada tarefa enviada pelo cliente.

Ficheiro: program\_status\_1.txt

Program ID: 3
Command: pwd

Status: Completed

Time: 1ms

Estas funcionalidades proporcionam ao orquestrador a capacidade de gerenciar eficientemente as tarefas enviadas pelos clientes. A política de escalonamento SJF, juntamente com o registo detalhado das tarefas concluídas, contribui para uma melhor utilização dos recursos do sistema e uma experiência de utilizador mais satisfatória. Além disso, as opções de consulta de *status* e o suporte para diferentes tipos de comandos proporcionam flexibilidade e conveniência aos utilizadores do sistema.



Figura 2.4: Amostra do resultado produzido em output\_1.txt

```
L Program ID: 1
2 Command: ls -la
3 Status: Completed
4 Time: 13ms
```

Figura 2.5: Informações produzidas em program\_status\_1.txt

#### 2.5 Gestão de tarefas

Cada tarefa é executada em um processo filho separado, garantindo assim isolamento e segurança. Tal permite que o orquestrador continue a receber e processar novas tarefas enquanto outras estão em execução. O registo das tarefas que entram em execução, incluindo a estimativa de tempo de duração do comando, comando em si e o PID do processo filho responsável pela execução, facilita o acompanhamento do estado das tarefas e identificação de eventuais problemas que possa ocorrer no momento de testagem. Após a conclusão de uma tarefa, o orquestrador remove a tarefa da fila e do registo de tarefas em execução, garantindo uma gestão eficiente dos recursos do sistema e evitando possíveis memory leaks. A comunicação entre o cliente e o orquestrador pela troca de mensagens de forma assíncrona e bidirecional garante uma integração suave entre os componentes cliente e orquestrador, facilitando a interação do utilizador com o sistema.

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE:-/projetoSOFINAL/SOTP-2024$ ./orchestrator
Received PID: 180782
Received Time: 100
Received Command: ls -la
Child exited whit status 0
Received PID: 181451
Received PID: 181451
Received Time: 3000
Received Command: pwd | wc -l queue.c | man ascii
Child exited whit status 0
```

Figura 2.6: Informações produzidas pelo servidor após envio de tarefas



## 2.6 Comunicação cliente-orquestrador

O cliente envia tarefas para execução no orquestrador através do pipe com nome. Ao executar o comando ./cliente execute, o cliente especifica o comando a ser executado, seguido de quaisquer argumentos necessários (formato do comando execute já descrito acima). Estas informações são encapsuladas em mensagens e enviadas ao servidor para 'futuro' processamento. O servidor recebe as tarefas enviadas pelo cliente através do pipe. É feita a leitura das mensagens recebidas, extração das informações relevantes , seguida do enfileiramento das tarefas para execução. O cliente pode consultar o estado das tarefas em curso no servidor através do comando ./cliente status. Ao executar este comando, o cliente envia uma mensagem ao servidor solicitando informações sobre o estado das tarefas. O servidor responde, enviando os detalhes das tarefas em curso de volta ao cliente através do pipe. São então enviadas informações detalhadas sobre o estado das tarefas em andamento (informações referidas acima em Status). O projeto fornece uma interface intuitiva que permite estas comunicações.

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:-/projetoSOFINAL/SOTP-2024$ ./client execute 1000 -u "cat queue.c"
1 Task Received
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:-/projetoSOFINAL/SOTP-2024$ ./client status
Pipe_name :/tmp/my_pipe_183481
Program ID: 2
Command: pwd | wc -l queue.c | man ascii
Status: Completed
Time: 113ms

Program ID: 1
Command: ls -la
Status: Completed
Time: 13ms

Program ID: 4
Command: cat queue.c
Status: Completed
Time: 15ms
```

Figura 2.7: Vericação da comunicação pelo comando status



## 3. Demonstração

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$ ./client execute 1000 -u "ls -la"
1 Task Received
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$
```

Figura 3.1: Envio da tarefa com o comando ls -la com a flag -u com o servidor já a correr em FCFS

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$ ./orchestrator "FCFS"
Received PID: 8269
Received Time: 1000
Received Command: ls -la
Child exited whit status 0
```

Figura 3.2: Output no servidor após envio da tarefa

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$ ./client status
Pipe_name :/tmp/my_pipe_8432
Program ID: 1
Command: ls -la
Status: Completed
Time: 6ms
```

Figura 3.3: Consulta do status

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$ ./orchestrator "FCFS"
Received PID: 8269
Received Time: 1000
Received Command: ls -la
Child exited whit status 0
Received PID: 8432
Received Time: 0
Received Command: status
pipe_name:/tmp/my_pipe_8432.
```

Figura 3.4: Output visto no servidor após executação do status

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:-/FINALS0/SOTP-2024/src$ ./client execute 3000 -p "pwd | wc -l queue.c | man ascii" 3 Tasks Received
```

Figura 3.5: Envio de novas tarefas, desta vez com a flag -p



```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$ ./orchestrator "FCFS"
Received PID: 8269
Received Time: 1000
Received Command: ls -la
Child exited whit status 0
Received PID: 8432
Received Time: 0
Received Command: status
pipe_name:/tmp/my_pipe_8432.
Received PID: 8484
Received Time: 3000
Received Command: pwd | wc -l queue.c | man ascii
Child exited whit status 0
```

Figura 3.6: Output no servidor

```
tomas@tomas-ASUS-TUF-Dash-F15-FX517ZE-FX517ZE:~/FINALSO/SOTP-2024/src$ ./client status
Pipe_name :/tmp/my_pipe_8549
Program ID: 3
Command: pwd | wc -l queue.c | man ascii
Status: Completed
Time: 100ms

Program ID: 1
Command: ls -la
Status: Completed
Time: 6ms
```

Figura 3.7: Consulta dos status



# 4. Testes e Reflexão dos Testes Efetuados

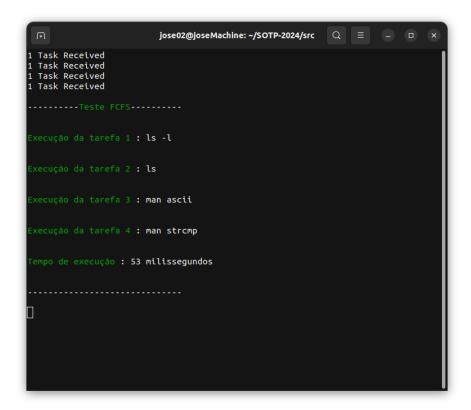


Figura 4.1: Teste de tempo de execução para FCFS

Algoritmo	FCFS	SJF
Tempo execução script 1 (ms)	18	52
Tempo execução script 2 (ms)	53	57
Tempo execução script 3 (ms)	40	74
Tempo execução script 4 (ms)	37	50
Tempo execução script 5 (ms)	40	72
Tempo execução script 6 (ms)	12	70
Tempo execução script 7 (ms)	63	62
Média do tempo de execução (ms)	37.57	62.43



## 5. Makefile

A compilação do código fonte é simplificada e automatizada através de um Makefile. **all:** Alvo padrão que é executado quando nenhum alvo específico é fornecido. O comando **make** ou **make all** fará a compilação quer do servidor quer do cliente.

Compilação do Orchestrator e Cliente: A compilação dos assuntos de orchestrator é baseada nos ficheiros fonte orchestrator.c e queue.c. gcc orchestrator.c queue.c queue2.c -o orchestrator é utilizado para compilar os ficheiros fonte num executável chamado servidor. Para o cliente, baseia-se no ficheiro fonte client.c. O comando gcc client.c -o client compila este ficheiro fonte num executável denominado client.

clean: Definida para remover os executáveis servidor e cliente, bem como os diretórios Resultados e Status criados durante a execução do programa.



## 6. Conclusão

O projeto foi concluído com sucesso, atendendo a todos os requisitos especificados no enunciado. Implementámos um sistema que acreditámos que seja robusto de cliente-servidor capaz de lidar com solicitações de execução de tarefas, pipelines de programas e consultas de status das mensagens enviadas. O uso de pipes com nome para a comunicação entre cliente e servidor e a política de escalonamento SJF contribuíram para uma melhor organização e performance do projeto. A introdução da política de escalonamento FCFS foi útil para verificar que, de facto, com SJF o tempo de espera médio é menor. No geral, o projeto proporcionou uma aprendizagem extensa e valiosa da aplicação dos conceitos aprendidos nas aulas e dos nossos conhecimentos em linguagem C e gerenciamento de sistemas em ambiente Linux.