

Universidade do Minho

# Sistemas Operativos

MIEI - 2º ano - 2º semestre Universidade do Minho

# Sistema de Backup

Bruno Cancelinha A75428 Marcelo Miranda A74817 Rui Vieira A74658

# Conte'udo

1	Intr	rodução	2		
<b>2</b>	Fun	uncionalidades			
	2.1	Backup	3		
	2.2	Restore	3		
	2.3	Delete	3		
	2.4	Global Clean	3		
3	Makefile 4				
	3.1	make	4		
	3.2	make clean	4		
	3.3	make stop	4		
	3.4	make install	4		
	3.5	make uninstall	4		
4	Raiz do Backup				
	4.1	data/	5		
	4.2	metadata/	5		
	4.3	paths/	5		
5	Comunicação cliente/servidor 6				
	5.1	Pipe do servidor	6		
	5.2	Sinais	6		
	5.3	Pipe do cliente	6		
6	Mensagem 7				
	6.1	A estrutura	7		
	6.2	empty_message	8		
	6.3	init_message	8		
	6.4	change_message	8		
	6.5	freeMessage	8		
7	Cor	zelucão	a		

# 1. Introdução

Este projeto foi realizado no âmbito da disciplina de Sistemas Operativos e tem como objetivo a criação de um sistema de cópias eficiente, que guarda ficheiros dados por um utilizador. Estes são então comprimidos, reduzindo o espaço por eles ocupados. Temos também de considerar a privacidade de dados mantendo uma arquitetura cliente/servidor impedindo o acesso direto do cliente à pasta de backup.

O trabalho parecia ser fácil à primeira vista mas o nosso grupo não estava a considerar toda a dificuldade duma arquitetura com processos concorrentes, o que nos levou a adquirir uma nova maneira de pensar.

O projeto tem então duas funcionalidades principais. O **backup** que se responsabiliza por comprimir os ficheiros e salva-los na pasta que viremos a chamar *raiz do backup*. O **restore** que simplesmente descomprime o ficheiro e o devolve na sua diretoria original. Vamos de seguida explicar estes dois com mais profundidade.

## 2. Funcionalidades

### 2.1 Backup

A funcionalidade *backup* é a principal de todo o trabalho. Aos olhos do utilizador apenas guarda o ficheiro ou todo o conteúdo de uma pasta, mas visto de mais perto, é bem mais complexo.

Primeiro, o cliente terá que enviar todo o conteúdo do ficheiro a salvar em blocos de 4kbytes até o ficheiro estar completamente transferido para o servidor. Este terá então de lhe atribuir um digest gerado pelo sha1sum, comprimi-lo na pasta data usando o comando gzip e alterar o seu nome para esse digest. É também guardado na pasta metadata um link simbólico com o nome original do ficheiro ligado ao ficheiro correspondente em data, para além de criar outro link simbólico na pasta paths ligado à diretoria original desse ficheiro com o path original do ficheiro, para que este possa ser corretamente recuperado mais tarde. Quando o backup estiver concluído o servidor envia um sinal de sucesso ou de erro ao cliente.

#### 2.2 Restore

Esta funcionalidade complementa o backup, permitindo-nos reaver os ficheiros guardados.

O restore começa por ler dos *links simbólicos* do *metadata* o *digest* correspondente ao conteúdo que pretendemos recuperar da pasta *data*. A partir deste, é criada uma cópia do conteúdo para que possamos descomprimir o ficheiro sem comprometer futuros *restores*. Após ser descomprimido, o conteúdo é enviado para o cliente, em conjunto com o *path* original do ficheiro, este é por fim, lá montado.

#### 2.3 Delete

O comando delete apaga a entrada do ficheiro da raiz do backup. Para isso, apenas apaga o ficheiro de metadata/ e de paths, mantendo o conteúdo comprimido em data/.

### 2.4 Global Clean

O Global Clean é chamado pelo nome de gc, remove todos os conteúdos em data/que não estão a ser ligados por nenhum ficheiro em metadata/.

# 3. Makefile

#### 3.1 make

Compila o cliente para o ficheiro *client* e servidor para *server*.

#### 3.2 make clean

Apenas limpa os executáveis criados pelo make.

### 3.3 make stop

Para todos os processos de *sobusrv*.

#### 3.4 make install

Instala o sobucli e sobusrv. Este comando irá necessitar de permições sudo pois instala estes executáveis diretamente na pasta /bin. O nosso grupo questionouse sobre colocar na diretoria /bin ou alterar o PATH de .bashrc, acabamos por escolher a primeira pois a segunda alternativa não iria funcionar com nenhum de nós visto que o nosso path está guardado em .zshrc do zsh, uma shell alternativa à bash habitual. Mantemos então o instalador a copiar para a pasta /bin para manter compatibilidade.

### 3.5 make uninstall

Pareceu-nos importante, depois de ter um instalador, ter também um desinstalador. O make uninstall apenas remove sobusrv e sobucli da pasta /bin.

# 4. Raiz do Backup

A raiz do backup é uma pasta que se encontra na home do utilizador que corre o servidor. Dentro dela, encontra-se o pipe que servirá de comunicação cliente/servidor e, ocasionalmente, um conjunto de outros pipes para servir de comunicação servidor/cliente necessária para o comando restore, também uma pasta data/, metadata/ e paths.

### 4.1 data/

Na pasta data/ encontra-se todos os ficheiros comprimidos com o comando gzip, para além disso, o nome dos ficheiros são o seu digest criado por sha1sum. Deste modeo é fácil descobrir ficheiros repetidos quando é chamado um novo backup. O comando delete não apaga nenhum destes ficheiros, para isso encontra-se designado o gc que limpa todos os ficheiros de data/ que não estão ligados por metadata/.

## 4.2 metadata/

Na pasta metadata/ estão guardados os links simbólicos que ligam o nome do ficheiro ao seu conteúdo em data/. O comando delete apenas apaga estes links.

### 4.3 paths/

Tal como a pasta *metadata/*, a pasta *data/* contém *links simbólicos* que ligam o nome do ficheiro ao seu *path* original para depois ser usado no *restore*.

# 5. Comunicação cliente/servidor

### 5.1 Pipe do servidor

O servidor cria um pipe que se encontra na *raiz do backup* com o nome *sobupipe*. O servidor fica numa espera passiva até que o cliente transmita as operações que pretende que o primeiro execute. Estes pedidos são enviados em forma de *mensagem*, uma estrutura que iremos discutir de seguida.

#### 5.2 Sinais

Usamos sinais principalmente para o servidor notificar o cliente que o seu ficheiro já foi processado. Para sucesso, o servidor envia SIGUSR1 para erro envia SIGUSR2. O utilizador ao receber cada um dos sinais escreve no ecrã a mensagem correspondente. Conforme o exemplo:

a.txt: copiado

b.txt: erro ao copiar

## 5.3 Pipe do cliente

Ao fazer o restore é necessário um outro pipe que transfira, com estruturas do tipo mensagem, o documento descomprimido para o cliente, que o monta na sua localização original. Será criado na raiz do backup pelo servidor com o nome que do pid do processo que lhe enviou o pedido. Este pipe é imediatamente removido depois de já não ser necessário.

# 6. Mensagem

```
#define CHUNK_SIZE 4096
#define PATH_SIZE 1024
#define BACKUP 0
#define RESTORE 1
#define DELETE 2
#define GC 3
#define NOT_FNSHD 1
#define FINISHED
\#define ERROR -1
typedef struct message {
    char chunk [CHUNK_SIZE];
    char file_path [PATH_SIZE];
    int operation;
    int status;
    int chunk_size;
    pid_t pid;
    uid_t uid;
} *MESSAGE;
```

#### 6.1 A estrutura

Um chunk é um array de 4kbytes que terá  $chunk\_size$  bytes do ficheiro a transferir pelos pipes.

O path do ficheiro está guardado na String file\_path.

A operação a efetuar está especificada no inteiro *operation*. Existem defines para cada tipo de operação, portanto o *operation* pode estar para *BACKUP*, *RESTORE*, *DELETE* ou *GC*.

O inteiro status comunica o estado do ficheiro, este pode ser  $NOT\_FINISHED$  caso faltem mais chunks para carregar o ficheiro, FINISHED caso tenha terminado de carregar todo o ficheiro, e ERROR caso tenha ocorrido um erro na leitura do ficheiro.

Finalmente temos o *pid* do processo que mandou a mensagem.

## 6.2 empty\_message

Apenas aloca o espaço para uma nova mensagem. Os campos desta nova mensagem não esterão tratados, sendo, por tanto, valores aleatórios.

## 6.3 init\_message

Para além de alocar uma nova mensagem, preenche todos os seus campos com os valores passados nos argumentos.

## 6.4 change\_message

Altera uma mensagem dada. Para tal, a mensagem passada nos argmuentos deve estar inicializada, sendo assim populada com os valores passados pelos argumentos.

## 6.5 freeMessage

Liberta o espaço alocado em memória pela mensagem.

## 7. Conclusão

Este projeto desenvolveu-nos uma capacidade de pensar numa arquitetura com vários processos concorrentes para além de nos deixar mais à vontade com o sistema Unix e a sua interação com a linguagem C.

A pesar de não estar em desagrado com o nosso trabalho, há algumas funcionalidas que gostariamos de ter implementado.

A habilidade de poder gravar ficheiros com o mesmo nome, por exemplo, o ficheiro a.txt da pasta /Desktop e outro como o mesmo nome em /Documents. Que não nos foi possível efeturar devido à ambiguidade que provinha de chamar restore no tal ficheiro a.txt, mantendo a simplicaidade do comando.

Seria também interessante a possibilidade de manter as várias versões do mesmo ficheiro, apresentando um histórico ao utilizador cada vez que este fosse correr o restore, tornando este mais poderoso. Não se concretizou para manter a simplicidade do programa.

Foi sem dúvida um trabalho bastante interessante que nos despertou um grande interesse no ramo de Sistemas Operativos.