Instituto Politécnico Cávado do Ave Curso engenharia de Sistemas Informáticos Sistemas Operativos e Sistemas Distribuídos

Autores

Carlos Santos N^0 19432 João Rodrigues N^0 19431 João Ricardo N^0 18845

Trabalho Prático

Data: 29/12/2020

ÍNDICE

1.	Parte 1	3
2.	Parte 2	5
3.	Parte 3	8
4.	Conclusão	16
5.	Execução das Tarefas	17

Parte 1

Implementação de um conjunto de comandos para manipulação de ficheiros

Era pretendido que se implementa-se os seguintes comandos:

- mostra ficheiro Este comando deve mostrar no ecrã o conteúdo do ficheiro indicado.
- 2. **conta** ficheiro Este comando deve contar o número de caracteres existentes de um ficheiro.
- 3. apaga ficheiro Este comando deve apagar o ficheiro com o nome indicado.
- 4. **informa** ficheiro Este comando apresenta a informação do sistema de ficheiros em relação ao ficheiro dado.
- 5. **acrescenta** origem destino Este comando deve acrescentar o conteúdo da "origem"no final do "destino".
- 6. **lista** [caminho] Este comando deve apresentar uma lista de todas as pastas e ficheiros existentes no caminho indicado ou na diretoria atual se não especificado.

Através de chamada de funções ao sistema (system calls). Estes comandos implementados em C serão invocados através de um interpretador de comandos.

```
int main(int argc, char* argv[]){
   int fd;

// Verifica se foi enviado o segundo argumento: comando + ficheiro
   if (argc != 2) {
      fputs("Erro na apresentacao do ficheiro.\n", stderr);
      exit(EXIT_FAILURE);
   }

// Executa a funcao system call, unlink
   fd = unlink(argv[1]);

// Verifica se existe um erro ao executar a funcao
   if (fd < 0) {
      perror("Erro ao apagar o ficheiro");
      exit(EXIT_FAILURE);
   }

// Fecha o ficheiro
   close(fd);

exit(EXIT_SUCCESS);
}</pre>
```

Figura 1: Função Apaga

Tanto nesta função como nas outras, o programa recebe como argumento o ficheiro ou diretoria em questão verificando sempre se realmente recebeu corretamente os argumentos requisitados. De seguida executa a função system call e verifica com o valor devolvido pela função se ocorreu algum erro. Para finalizar o ficheiro deve ser fechado com a função close.

 $^{^{1}\,\}mathrm{https://linux.die.net/man/}$

Parte 2

Implementação de um interpretador de comandos

No sentido de substituir o interpretador de comandos habitual, por um novo interpretador personalizado, era importante implementar um programa que execute o comando através de primitivas de execução genérica de processos. Cada comando deverá dar origem a um novo processo e adicionalmente, poder considerar que a execução do interpretador deve ser suspensa até ao comando indicado estar concluído. O interpretador deverá indicar sempre se o comando conclui com ou sem sucesso, através do seu código de terminação/erro. O programa deverá permitir executar vários comandos sequencialmente, isto é, um a seguir ao outro, até o utilizador indicar o comando especial "termina" que termina esta aplicação.

```
arlos@carlos:~/Desktop/SOSD/18845_19431_19432_SOSD_TP1/Parte2$ ./interpretador
% lista /home/carlos/Desktop
Diretoria
Diretoria
                  teste
Diretoria
                  SOSD
Diretoria
Ficheiro
                  novoficheiro.txt
Ficheiro
                  forkreturn
icheiro
                | ipca.txt
erminou o comando lista com codigo 0
6 apaga /home/carlos/Desktop/file
Erro ao apagar o ficheiro: No such file or directory
erminou o comando apaga com codigo 1
% mostra ../teste
0123456789
erminou o comando mostra com codigo 0
 termina
arlos@carlos:~/Desktop/SOSD/18845_19431_19432_SOSD_TP1/Parte2$
```

Figura 2: Funcionamento do interpretador

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    system("clear");
    char input[600];
    char cmd[12] = "";
    char al[100] = "", a2[100] = "";
    int count = -1;
    int result;

while (1)
    {
        printf("%% ");
        fgets(input, 600, stdin);
        count = sscanf(input, "%s %s %s", cmd, a1, a2);

        if (count < 1)
        {
            continue;
        }
        else if (count == 3) {
            char *args[] = { cmd, a1, a2, NULL };
            result = mysystem(cmd, args);
        }
        else{
            char *args[] = { cmd, a1, NULL };
            result = mysystem(cmd, args);
        }
        strcpy(a1,"");
        strcpy(a2,"");
        printf("No33[01;33m");
        printf("No33[01;33m");
        printf("No33[0m");
        }
        return 0;
}</pre>
```

Figura 3: Código Main do Interpretador

Na função main dentro de um while é esperado o input do utilizador para executar a função mysystem.

```
int mysystem(char* cmd, char* args[]) {
    int result;
    int f=0;
    char *path;

    if (strcmp(cmd, "termina") == 0) {
        exit(EXIT_SUCCESS);
    }

    strcpy( path, "../Parte1/" );
    strcat( path, cmd );

    f=fork();
    if (f==-1) {
        perror("Erro na criacao de um novo processo");
        return EXIT_FAILURE;
    }

    if (f == 0) {
        execv(path, args);
        perror("Erro ao executar o comando");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    wait(&result);
    return WEXITSTATUS(result);
}
```

Figura 4: Código da Função mysystem

Na função mysystem caso o input do utilizador não seja "termina"que encerra o programa, a função cria um novo processo filho que trata de executar o comando solicitado através da função execv. Entretanto, o processo-pai mantém-se à espera que o processo-filho acabe e devolva o código de terminação com que finalizou para poder informar o utilizador se ocorreu algum erro.

Parte 3

Análise de cópia de ficheiros entre máquinas virtuais

a) Configure a sua máquina virtual, de modo a que consiga comunicar com o host físico (máquina real).

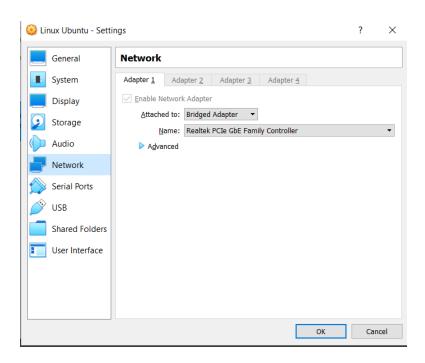


Figura 5: Configuração da máquina Virtual para "BRIDGED ADAPTER"

Para que a máquina virtual conseguisse comunicar com o host foi necessário configurar a rede da máquina virtual para "Bridged Adapter". Assim, foi possível realizar o comando ping da máquina virtual para o host e do host para a máquina virtual com sucesso. Com o comando "ip address show"na máquina virtual e "ipconfig"no host foi possível confirmar o ip de ambas as máquinas.

```
Carlos@carlos-VirtualBox:-/Desktop$ plng 192.168.1.73

PING 192.168.1.73 (192.168.1.73) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=1 ttl=128 tine=0.273 ms
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=2 ttl=128 tine=0.257 ms
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=3 ttl=128 tine=0.257 ms
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=3 ttl=128 tine=0.247 ms
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=3 ttl=128 tine=0.247 ms
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=3 ttl=128 tine=0.248 ms
64 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=3 ttl=128 tine=0.248 ms
65 colored for the form 192.168.1.73: (cnp_seq=4 ttl=128 tine=0.248 ms
66 bytes from 192.168.1.73: (cnp_seq=4 ttl=128 tine=0.248 ms
67 colored for the form 192.168.1.73: (cnp_seq=4 ttl=128 tine=0.248 ms
67 colored for the form 192.168.1.73: (cnp_seq=4 ttl=128 tine=0.248 ms
68 colored for the form 192.168.1.73: (cnp_seq=4 ttl=128 tine=0.248 ms
68 colored for the foreign f
```

Figura 6: Execução do comando ping - LINUX

Figura 7: Execução do comando ping - WINDOWS

b) Recorrendo ao comando iperf3 mostre as diferenças de transferências entre a máquina real e virtual, usando tcp e udp.

```
Carlos@carlos:~$ carlos@carlos:~$ iperf3 -c 192.168.1.64

Connecting to host 192.168.1.64, port 5201

[5] local 192.168.1.73 port 47420 connected to 192.168.1.64 port 5201

[ID] Interval

[ID] Interval

[5] 0.00-1.00 sec 11.7 MBytes 97.7 Mbits/sec 0 64.2 KBytes

[5] 1.00-2.00 sec 11.2 MBytes 94.3 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 2.00-3.00 sec 11.2 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 3.00-4.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 4.00-5.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 5.00-6.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 5.00-6.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 7.00-8.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 7.00-8.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 7.00-8.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 9.00-10.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 9.00-10.00 sec 11.3 MBytes 95.1 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 9.00-10.00 sec 11.3 MBytes 94.9 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 9.00-10.00 sec 11.3 MBytes 94.9 Mbits/sec 0 68.4 KBytes

[5] 9.00-10.00 sec 11.3 MBytes 94.9 Mbits/sec 0 68.4 KBytes
```

Figura 8: Execução do comando iperf - CLIENTE

Recorreu-se ao comando iperf3 para mostrar as diferenças de transferência entre a máquina virtual e a real Após 10 segundos as informações que são mostradas, na imagem acima. Neste exemplo, em 10 segundos foram transferidos 113 MBytes, atingindo a velocidade de média de 94,9 Mbits/sec. Conclui-se também que a taxa de envio foi superior a taxa de recepção.

```
C:\Windows\system32\rmathrm{\text{D}}:\Transferências\iperf-3.1.2-win64\iperf3.exe -s

Server listening on 5201

Accepted connection from 192.168.1.73, port 47418

[5] local 192.168.1.64 port 5201 connected to 192.168.1.73 port 47420

[ID] Interval Transfer Bandwidth

[5] 0.00-1.00 sec 11.3 MBytes 94.7 Mbits/sec

[5] 1.00-2.00 sec 11.3 MBytes 94.6 Mbits/sec

[5] 2.00-3.00 sec 11.3 MBytes 94.8 Mbits/sec

[5] 3.00-4.00 sec 11.3 MBytes 94.8 Mbits/sec

[5] 4.00-5.00 sec 11.2 MBytes 94.7 Mbits/sec

[5] 5.00-6.00 sec 11.3 MBytes 94.7 Mbits/sec

[5] 5.00-6.00 sec 11.3 MBytes 94.7 Mbits/sec

[5] 7.00-8.00 sec 11.3 MBytes 94.7 Mbits/sec

[5] 7.00-8.00 sec 11.3 MBytes 94.9 Mbits/sec

[5] 9.00-10.00 sec 11.3 MBytes 94.9 Mbits/sec

[5] 10.00-10.00 sec 11.3 MBytes 94.6 Mbits/sec

[5] 10.00-10.00 sec 11.3 MBytes 94.7 Mbits/sec
```

Figura 9: Execução do comando iperf - SERVIDOR

 $^{^{1}}$ iperf3 -c , iperf3 -s - Inicia o Iperf como Cliente e Servidor, respetivamente

c) Instale um servidor web (nginx ou apache) e mostre os resultados de um teste de carga ao "url/", simulando 10 clientes em simultâneo e 500 pedidos cada um, utilizando o utilitário ab ou jmeter, sendo que o jmeter terá um acréscimo de 0.3 valores.

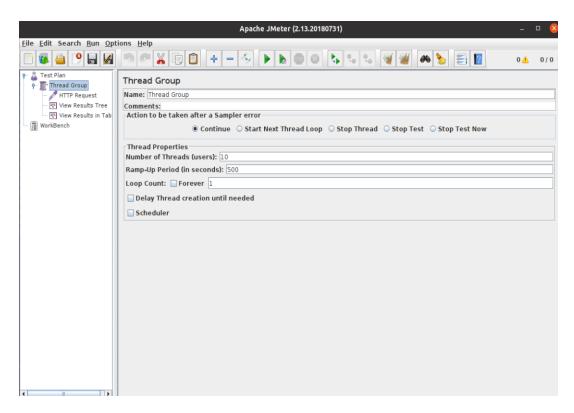


Figura 10: Servidor Web Apache e Utilitário JMeter

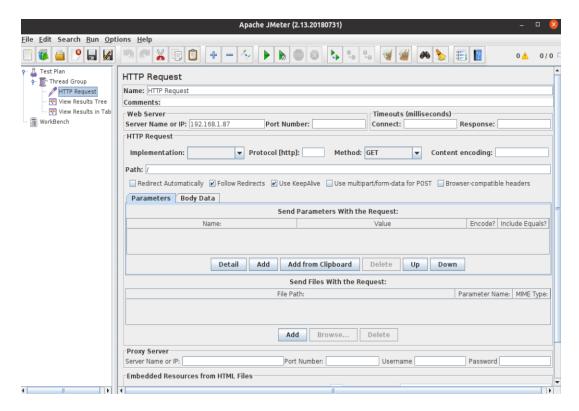


Figura 11: Configurações efetuadas ao JMeter

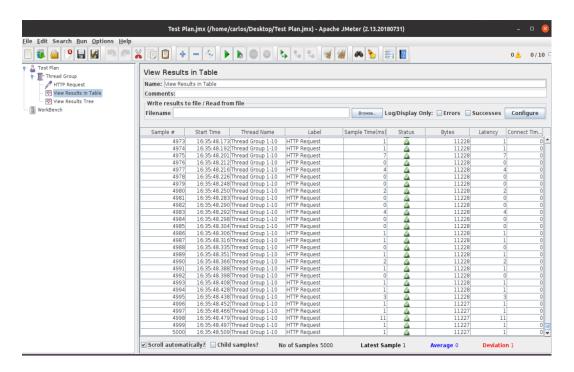


Figura 12: Resultados apresentados em Tabela

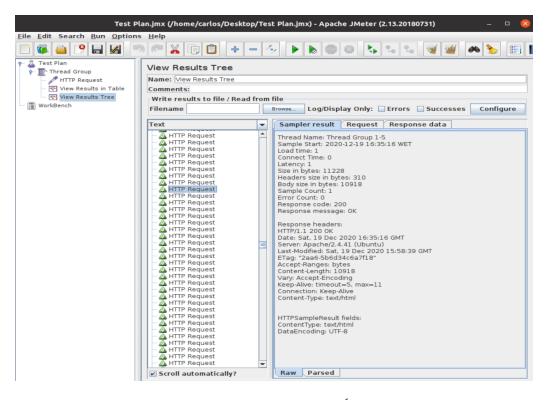


Figura 13: Resultados apresentados em Árvore

Depois de instalado o servidor web apache foi realizado um teste de carga através do programa apache jmeter. Primeiramente foi configurado o "thread group"com 10 clientes e cada um com 500 pedidos. De seguido foi indicado qual o ip do servidor ao qual estava a ser feito o teste e o seu url. No fim foi possível verificar os resultados em tabela ou em árvore.

Em tabela, é possível ver a lista de resultados e analisar o tempo, os bytes e a latência de cada "request".

Em árvore podemos ver os resultados de forma mais detalhada. Todos os requests tiveram uma latência mínima e um número de bytes transferidos constante.

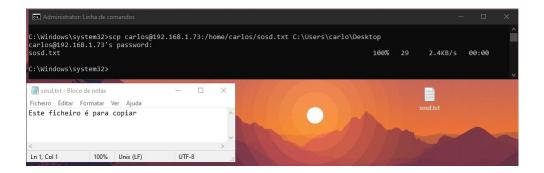
d) Tendo como base o problema de copiar um ficheiro da primeira máquina virtual para a segunda máquina virtual (este ficheiro deverá ser criado na directoria /home/<nomeutilizador>/, com o nome sosd.txt e com o conteúdo "este ficheiro é para copiar"), indique os comandos que permitem realizar esta operação. Faça uso das seguintes sugestões de comandos para apresentar até 3 possíveis soluções distintas: 1) scp 2) dd, nc, pipe (|) 3) cat, ssh, pipe (|) Apresente o comando para cada uma das três possíveis soluções com uma descrição de cada uma delas, indicando qual a melhor em termos de utilização de recursos e rapidez. vspace2 em

```
Carlosgcarlos:-5 pwd
/home/carlos
carlosgcarlos:-5 touch sosd.txt
carlosgcarlos:-5 gedtt sosd.txt
carlosgcarlos:-5 gedtt sosd.txt
carlosgcarlos:-5 gedtt sosd.txt
Este fichetro é para copiar
carlosgcarlos:-5 quadr show
1: lo: <loopHaKE, UP, LOMER_UP> mtu 65536 qdisc noqueue state UNKNOWN group default qlen 1000
link/loopback 00:00:00:00:00:00 brd 00:00:00:00:00:00
inet 127.0.0.1/8 scope host lo
valtd_lft forever preferred_lft forever
ineto::3/128 scope host
valtd_lft forever preferred_lft forever
2: enoi: <markstyle="color: black">scope host lo
valtd_lft forever preferred_lft forever
2: enoi: <markstyle="color: black">scope host lo
valtd_lft forever preferred_lft forever
2: enoi: <markstyle="color: black">scope host lo
valtd_lft 28669ce preferred_lft 1568.1.255 scope global dynamic noprefixroute enoi
valtd_lft 2866sec preferred_lft 2866sec
ineto 2001:818:dad0:8800:8800:6880:560:36175/64 scope global temporary dynamic
valtd_lft 86371sec preferred_lft 3571sec
theto fe80::7867isa81:a867:4634/64 scope ploks dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft forever preferred_lft forever

whoi: <markstyle="color: black">scope global dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft forever preferred_lft forever

whoi: <markstyle="color: black">scope global dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft forever preferred_lft forever

whoi: <markstyle="color: black">scope global dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft forever preferred_lft 5585cope global dynamic noprefixroute waltd_lft 2001:818:dad0:8800:211c:5ea4:330d:226e/64 scope global temporary dynamic
valtd_lft 80371sec preferred_lft 3585ics06/64 scope global dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft 80371sec preferred_lft 3571sec
ineto 2001:818:dad0:8800:211c:5ea4:330d:226e/64 scope global dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft 80371sec preferred_lft 3571sec
ineto 2001:818:dad0:8800:211c:5ea4:330d:226e/64 scope global dynamic mngtmpaddr noprefixroute
valtd_lft 80371sec preferred_lft 3571sec
ineto 2001:818:dad0:8800:810:5ea4:3166f:555b:c506/64 scope global dynamic mngtmpad
```



Com o objetivo de copiar ficheiros entre máquinas foi necessário instalar o scp-server na máquina origem, na máquina destino, através do scp-client e do comando (scp [utilizador]@[ip_origem]:[caminho_ficheiro] [destino_ficheiro]), foi copiado o ficheiro sendo assim possível obter uma cópia do ficheiro na máquina destino.

Conclusão

Na nossa opinião foi muito interessante o desenvolvimento deste projeto, pois potenciou a experiência do desenvolvimento de Software. Assimilar os conteúdos da Unidade Curricular, desenvolver Capacidades de programação em ${\cal C}$

Sentimos que este projeto foi bastante exigente e fez com que nos dedicássemos mais e consequentemente melhorar as nossas capacidades.

Com este Trabalhos adquirimos inúmeras valias que nos serão úteis em futuros projetos.

Em suma, abordamos todos os assuntos lecionados e graças a isso conseguimos cumprir os objetivos propostos.

Execução das Tarefas

- 1. Parte 1
 - a) João Ricardo Nº 18845
 - b) João Ricardo Nº 18845
 - c) Carlos Santos Nº 19432
 - d) João Rodrigues Nº 19431 e) João Ricardo Nº 18845

 - f) João Rodrigues Nº 19431
- 2. Parte 2 Carlos Santos Nº 19432 João Ricardo Nº 18845
- 3. Parte 3 Carlos Santos Nº 19432