Instituto Superior de Engenharia de Lisboa

Licenciatura em Engenharia Informática e de Computadores Sistemas Operativos, Verão de 2020/2021

Teste Parcial #1 / Teste Parcial #2 / Exame

Parte I, Duração – 1h 15m

ATENÇÃO: Responda às questões assinaladas com «A» separadamente das marcadas com «B».

1) «A» [5] Considere uma unidade de gestão de memória com tabelas de tradução em três níveis, cada uma com um máximo de 2048 entradas e cada entrada contendo um page frame number de 34 bits e 11 bits de controlo. Cada tabela ocupa uma página de memória, embora a tabela do primeiro nível de tradução só possa utilizar os primeiros 128 bytes.

Responda às seguintes questões, apresentando os cálculos e as deduções que suportam as respostas:

- a) [0.5] Quantos *bytes* ocupa uma *page table entry* (PTE), sabendo que esse número tem de ser uma potência inteira de 2?
- b) [0.5] Qual o tamanho de cada página de memória?
- c) [1.5] Quantos bits tem um endereço virtual?
- d) [1.5] Sabendo que, para cumprir uma única instrução de leitura de um valor da memória, foi necessário consultar os endereços físicos 0xC43B8018, 0x612AF3E30, 0xA5A5A8 e 0xA64CB35042C, qual era o endereço virtual utilizado na instrução?
- e) [1.0] Após o acesso à memória descrito na alínea d), foi necessário cumprir uma instrução de escrita no mesmo endereço virtual. Dessa vez, houve apenas um acesso de escrita ao endereço físico 0xA64CB35042C. Porquê?
- 2) **«B»** [3] Considere uma execução do seguinte programa e que não há outros processos do mesmo executável:

```
#define DTSIZE (1024*1024*2)
                                              1.
                                                   int main() {
                                                     fill(data, DTSIZE, 1);
                                              2.
uint8_t data[DTSIZE];
                                              3.
                                                     uint8_t *table = mmap(
                                                         NULL, DTSIZE, PROT_WRITE,
void fill(uint8_t *vals, size_t sz,
                                                         MAP_SHARED | MAP_ANONYMOUS, -1, 0);
                                                     fill(table, DTSIZE/2, 2);
          uint8_t v) {
                                              4.
  for(int i=0; i < sz; ++i)
                                              5.
                                                     if (fork() == 0) {
                                              6.
                                                        fill(data, DTSIZE, 1);
    vals[i]= v;
                                              7.
                                                        fill(table, DTSIZE/2, 4);
                                              8.
                                                        return(0);
                                              9.
uint32_t sum(uint8_t *vals, size_t sz) {
                                              10.
                                                     wait(NULL);
 uint32_t s = 0;
                                                     fill(table + DTSIZE/2, DTSIZE/2, 2);
                                              11.
 for(int i=0; i < sz; ++i)
                                              12.
                                                     printf("%d\n", sum(table, DTSIZE));
    s += vals[i];
                                              13.
                                                     return 0;
 return s;
                                              14. }
```

Responda às questões, justificando as suas respostas:

- a) [2] Qual a linha na execução do programa onde a soma dos *resident set* privados dos processos é máxima? Qual o valor dos *resident set* partilhado e privado de cada processo nesse ponto?
- b) [1] Qual o *output* produzido pela execução do programa?

- 3) **«A»** [2] O *kernel* Linux inclui um mecanismo para libertar automaticamente as páginas de memória física (*page frames*) que não sejam acedidas durante algum tempo.
 - a) [1] Considerando processadores da família Intel/AMD x86, como consegue o *kernel* distinguir as *page frames* acedidas das não-acedidas durante algum tempo?
 - b) [1] O *kernel* Linux utiliza um esquema de gestão das *page frames* ocupadas baseado em duas listas. Explique sucintamente o papel destas listas e as transferências de *page frames* entre elas.
- 4) «B» [6] O código seguinte, apresenta a implementação do programa pargrep, que é equivalente à execução de grep -H sobre vários ficheiros, mas com as pesquisas nos vários ficheiros a decorrerem em paralelo em processo diferentes.

```
// FUNÇÃO A IMPLEMENTAR
void npgrep(const char * expr, const char * filenames[], size_t len);

// Compilado para o executável pargrep
// Exemplo de invocação:
// pargrep simples texto1.txt texto2.txt texto3.txt
int main(int argc, char * argv[]) {
   npgrep(argv[1], argv + 2, argc - 2);
   return 0;
}
```

a) [4] Escreva a função npgrep, que recebe como primeiro argumento uma expressão a pesquisar (expr) seguida de um *array* de nomes de ficheiros (filenames) e do comprimento desse *array* (len). Para cada nome de ficheiro (filenames[i]) é lançado um processo que deve executar o comando:

```
grep -H expr filenames[i]
```

Estes comandos executam-se em paralelo, com a função npgrep a esperar que todos tenham terminado. Para simplificar a implementação, pode-se ignorar a ocorrência de erros durante a execução.

- b) [2] Sabendo que:
 - grep -H: prefixa cada resultado encontrado com o nome do ficheiro (por exemplo: se grep x textol.txt produz como resultado uma linha com x, então a linha produzida por grep -H x textol.txt será textol.txt:x)
 - tee filename: transfere o standard input para o ficheiro filename e para o standard output
 - wc -1: afixa no standard output o número que resulta de contar as linhas do standard input

Indique, <u>justificando</u>, o conteúdo do ficheiro res.txt e do *standard output* após a execução de:

rextor	textoz
alpha	ana
beta	beta
gamma	carla
beta	diana
alpha	eva

pargrep beta texto1 texto2 | tee res.txt | wc -]

5) «A» [4] Escreva a função pipeline3, que recebe como argumento três ponteiros para função (f1, f2 e f3) e executa cada uma das funções num processo diferente, com os standard input e output dos três processos ligados em pipeline:



void pipeline3(void (*f1)(), void (*f2)(), void (*f3)());

Os três processos executam-se em paralelo e a função pipeline3 espera que todos tenham terminado.