

Departamento de Engenharia Informática Faculdade de Ciências e Tecnologia Universidade de Coimbra Sistemas Operativos – 2016/2017 Exame de Época Normal 17 de Janeiro 2017

# 90 minutos

Nome Tiago yorge Cormbra da Silva nº 2022216215

## Regras

- Qualquer tentativa de fraude conduzirá à anulação da prova para todos os intervenientes.
- Consulta apenas em papel. Durante o exame todos os dispositivos electrónicos têm que permanecer desligados, com excepção de calculadoras.
- Todas as respostas devem ser diretas, objetivas e obrigatoriamente efectuadas na folha fornecida.

### 1 Questão

Que vantagens pode ter um sistema operativo que use preemptive multitasking?

Un silferna operativo que usa preempção maximiza o uso de recursos do prolegador uma vez que pode executor muitos processos na mesma altera e aproste mais plexibilidade na escolha de quais processos executor, dendo possível escolher quais processos executor francisco

### 2 Questão

No contexto do escalonamento de processos explique sucintamente as funções do long-term scheduler e do short-term scheduler.

O long-term scheduler relevona o processo da maiting list e correga-o em memória. O short time scheduler releviona o processo da ready quent a ser exelutado, quando o epo frea mativo.

# 3 Questão



\_უ*C* 

Considere um sistema com 512MBytes de memória física e uma memória virtual de 1GByte que usa paginação. O número de páginas ocupa os 20 bits mais significativos do endereço lógico.

a) Qual o número máximo de páginas por processo?

220

b) Qual o tamanho de cada página?

210

c) Qual o tamanho máximo da tabela de páginas sabendo que cada PTE ocupa 8 bytes?

220 x 23 = 223 bytes

d) Qual o número de bits necessário para o endereço físico?

29

e) Qual o número de bits necessário para o endereço lógico?

30

## 4 Questão

Considere um sistema onde existem 6 páginas de processos (1 a 6) e 4 page frames em RAM. Vão ser feitos acessos à memória usando a string de referência seguinte:

W(1); W(3); R(4); R(1); R(5); W(6); R(4); W(2); R(1); R(5); W(1)

R(...) é uma operação de leitura e W(...) uma operação de escrita. O sistema usa o modify-bit. Preencha a tabela abaixo considerando os algoritmos pedidos:

			LRU		CLOCK	٦	
	Page-Faults	Page-Faults			16/1		
	Swap-out	3				Illima	
	Estado final das frames em RAM (indique a frame, a página que cada frame contém e o estado do modify bit)	Frome	Pagina	bit		1001	
\		1	2 5	1		pogina	
\		3	4	0			
		4	1	l		_	

Nome:	Número:

# Questão

Suponha que pretende aumentar a performance do seu sistema através da utilização de RAID1 ou RAID5. Qual deles escolheria para cada um dos cenários seguintes? Justifique.

a) Bases de dados transacional com milhares de actualizações por segundo onde se pretendem optimizar as operações de escrita;

Raid 1: permite leiteras e estritas em paralelo duflicado escritas mas não havendo pendização para esta duflicação. Odesempenho de leitera e escrita e exceleste o que crucial

b) Web server com conteúdos estáticos.

Como os dados e paridade las distribudos em todos os de os operações de leitura jão hostante rapidas Mendo bon para contevdos estaticos. O desempenho de escrita é fior mos

# 6 Questão

Considere a representação de um inode no sistema de ficheiros do UNIX onde existem hipoteticamente 12 ponteiros: 10 ponteiros directos para blocos, 1 ponteiro indirecto e 1 ponteiro "duplo" indirecto. Suponha que cada bloco ocupa 4KBytes e que o ponteiro para um bloco ocupa 64 bits.

a) Qual o tamanho máximo de um ficheiro suportado neste sistema?

# 4018137

b) Supondo que o inode está na cache de memória, quantos blocos precisa de ler do disco para ler os primeiros 2MB de um ficheiro?

Blaco: 41KB = 2<sup>12</sup> bytes Innode: [10 dinetor 2 loginetor 2 logine Director:  $10 \times 2^{12} = 5 \times 2^{13} = 5 \times 8 \text{ KB} = 40 \text{ leB}$ 

Indinetes: lada um aparta para um bloco de porteres  $\frac{2^{12}}{2^3} = 2^9 \text{ ponterros por bloco} \Rightarrow 2^9 \times 2^{12} = 2^{21} = 2 \text{ TiB}$ Duplamente indineto:  $2^9 \times 2^9 \times 2^{12} = 2^{30} | \text{R. Tomanho do fichero} | 4 | \text{CB}$   $\frac{2^{12}}{2^3} = 2^9 \text{ ponterros por bloco} \Rightarrow 2^9 \times 2^{12} = 2^{21} = 2 \text{ TiB}$   $\frac{2^{12}}{2^3} = 2^9 \text{ ponterros por bloco} \Rightarrow 2^9 \times 2^{12} = 2^{21} = 2 \text{ TiB}$   $\frac{2^{12}}{2^3} = 2^9 \text{ ponterros por bloco} \Rightarrow 2^9 \times 2^{12} = 2^{21} = 2 \text{ TiB}$   $\frac{2^{12}}{2^3} = 2^9 \text{ ponterros por bloco} \Rightarrow 2^9 \times 2^{12} = 2^{12} = 2 \text{ TiB}$   $\frac{2^{12}}{2^3} = 2^9 \text{ ponterros por bloco} \Rightarrow 2^9 \times 2^{12} = 2^{12} = 2 \text{ TiB}$   $\frac{2^9 \times 2^{12}}{2^9 \times 2^9 \times 2^{12}} = 2^{30} \times 2^{12} = 2$ 

16 blocks + 1 block porting + 607. bloggrind = 513

PF:11111111 LRU 30:111 1 M £ IM 1 2  $\bigcirc$ J  $\bigcirc$