## PRCMP – EXAME TEÓRICO – Época de recurso (versão online)

Data: 2021-02-26 Duração 45 minutos

## **NOTE BEM:**

- Uma questão com uma resposta incorreta é classificada 1 valor.
- Uma questão com uma resposta incorreta é classificada com 0 valores.
- Uma questão com múltiplas respostas é classificada com 0 valores.
- Dado o carácter online do exame, é admitida a consulta de bibliografia.

•	Seja re	esponsável e íntegro.
1.		esperar que a execução de um processo complete para executar o processo seguinte na fila de trabalhos.  interromper a execução de um processo para executar outro processo. abortar a execução de um processo para executar outro processo.
	Ц	interromper a execução de um processo para o sistema operativo tratar uma interrupção de <i>hardware</i> , e depois retomar a execução do mesmo processo.
2.	A técn	ica de <i>swapping</i> é utilizada para disponibilizar mais memória física aos
	-	sos que precisem.
		O swap out é realizado quando não é possível disponibilizar memória ao processo em execução, sendo este processo transferido da memória principal para o disco.
		Esta técnica consiste em adiar a entrada de um novo processo para o conjunto de processos activos, até haver memória suficiente para o executar.
		O <i>swapping</i> era uma técnica essencial nos sistemas de processamento por lotes.
		O <i>swap in</i> é realizado quando um processo é transferido do disco para a memória principal quando precisa de ser executado.
3.	O processamento por lotes (batch processing) é caracterizado pelo carregamento e execução automática de uma sequência de programas, definida pelo operador do computador.	
		O processamento por lotes permite que múltiplos programas intercalem a sua execução no processador.
		O processamento por lotes é aplicável a conjuntos de programas não- interactivos.
		Consegue-se uma boa utilização da capacidade de processamento com processos que realizem várias operações de I/O.
		Nos sistemas não-interactivos, este tipo de processamento permite que o programador supervisione a execução do programa e corrija erros imediatamente.

4.	A memória principal de um computador permite dois tipos de operações: leitura e escrita.		
		As operações de leitura e de escrita eliminam os valores armazenados	
	_	nos endereços acedidos.	
		As operações de leitura e de escrita preservam os valores armazenados	
		nos endereços acedidos.	
		Só as operações de leitura eliminam os valores armazenados dos	
		endereços acedidos.	
		Só as operações de leitura preservam os valores armazenado nos	
		endereços acedidos.	
5.	Os sist	emas interativos multi-utilizador com partilha de tempo apresentam	
		vantagens em relação aos anteriores sistemas não-interactivos. Qual	
		guintes afirmações <u>não é</u> verdadeira?	
		Permitem programas que solicitam dados ao utilizador em tempo de	
	_	execução.	
	Ц	A partilha simultânea do computador por vários utilizadores permite	
		uma maior utilização do processador. Os programas podem ser executados em sequência, sem intervenção	
	Ц	do operador.	
		Um utilizador pode acompanhar a execução do seu programa e corrigi-	
	_	lo imediatamente para o voltar a executar.	
6.	Um cluster é constituído por		
		diversos computadores ligados através de uma rede local de alto	
		débito, que realizam a computação de forma muito coesa, como se	
		fosse um sistema multiprocessador.	
		múltiplos processadores que partilham recursos através de um	
	_	barramento comum.	
	Ц	múltiplos processadores que comunicam entre si, partilham dispositivos	
		e memória principal através de um barramento comum, mas cada	
	п	processador tem a sua memória privada. diversos computadores autónomos que comunicam entre si através de	
	ш	uma rede de comunicações, cooperando para executar um programa.	
		ama reac de comamouşoes, ecoperando para executar am programa.	
7.	-	ocessador com uma arquitectura de 64 bits	
		realiza operações aritméticas de 32 bits duas vezes mais rápido do que	
		operações aritméticas de 64 bits.	
		está limitado a operar valores inteiros com tamanho máximo de 64 bits.	
		não pode representar inteiros de 8 bits.	
	Ц	tem registos de uso genérico de 64 bits.	

8. O Process Control Block (PCB) de um processo mantém o registo sobre				
		o identificador do processo e a informação de controlo do processador.		
		o identificador e a informação de controlo do processo e o identificador		
		do processador.		
		o identificador e a informação de controlo do processo e o estado do		
		processador aquando da última comutação do processo.		
		o identificador do processador e o estado do processo.		
		·		
9.	No cic	lo fetch-decode-execute		
		fetch é a fase em que a unidade de controlo lê dados do programa a		
		partir da memória.		
		execute é a fase em que a CPU realiza a operação identificada		
		pelo <i>opcode</i> actual.		
	П	decode é a fase em que a CPU realiza a operação identificada		
	_	pelo <i>opcode</i> actual.		
	П	execute é a fase em que a unidade de controlo incrementa o program		
	_	counter.		
		counter.		
10.	Um sis	stema operativo multitarefa		
		minimiza o número de operações de I/O realizadas.		
		permite ter vários processos carregados simultaneamente em memória		
	_	e intercalar a sua execução no processador.		
		permite ter vários processos carregados simultaneamente em memória		
	_	e executá-los sequencialmente no processador.		
	П	requer menos memória porque apenas permite ter um programa		
	_	carregado na memória.		
		curreguae na memona.		
11.	Um do	os principais objetivos de um sistema operativo é		
		disponibilizar às aplicações acesso directo ao hardware.		
		gerir os recursos de um computador de uma forma eficiente e eficaz.		
		permitir às aplicações coordenarem entre si a utilização dos recursos		
		partilhados.		
		permitir que os processos realizem o tratamento das interrupções.		
		permitti que os processos realizem o tratamento das interrupções.		
12	Nums	istema com escalonamento preemptivo, o sistema operativo suspende		
12.		esso <i>P1</i> em execução para executar outro processo <i>P2</i> de maior		
·				
prioridade. O processo P1 sofre uma transição				
		Running para Ready. Running para Waiting.		
		Waiting para Ready.		
	Ц	Ready para Running.		

	istema com escalonamento com preempção, qual é a transição de os que não é possível
	Waiting para Running.
	Waiting para Ready.
	Running para Waiting.
	Running para Ready.
14. Um pr	ograma interpretado
	é escrito numa linguagem de alto-nível e traduzido por um
	interpretador em tempo de execução.
	é escrito numa linguagem de alto-nível e traduzido para um ficheiro
	executável por um interpretador.
	é escrito em assembly e traduzido pelo assembler em tempo de
	execução.
	é escrito numa linguagem de alto-nível e compilado para um ficheiro
	executável.
15. O link	er é um utilitário que
	liga as palavras-chave de um programa interpretado ao código objecto a
	ser executado.
	permite depurar um programa, permitindo pausar o programa em
	pontos-chave e inspecionar a memória.
	liga as instruções de um programa aos seus respectivos dados em
_	tempo de execução.
	liga o código objecto do programa com o código objecto fornecido por
	bibliotecas.
16 Os sist	tamas da tamas vaal
_	temas de tempo-real
Ц	são sistemas computacionais que precisam de interagir instantaneamente com utilizador.
п	são sistemas computacionais que têm que têm que entregar os
	resultados da computação instantaneamente.
	• •
	são sistemas utilizados predominantemente em simulações científicas. são sistemas computacionais que têm que entregar os resultados da
Ц	computação dentro de janelas temporais para operar correctamente.
17 Ouana	do termina uma operação de I/O lançada por um processo P1
	é enviada uma interrupção ao processo <i>P1</i> que actualiza o seu estado
Ц	para Ready.
п	é enviada uma interrupção ao sistema operativo, que actualiza o estado
	do processo <i>P1</i> para <i>Ready</i> .
П	é enviada uma interrupção ao processo P1 que actualiza o seu estado
	para Running.
П	é enviada uma interrupção ao sistema operativo, que actualiza o estado
٦	do processo <i>P1</i> para <i>Terminated</i> .
	L L

18. Um pr	ocessador muiti-core com quatro nucieos de processamento
	permite a execução paralela de processos, mas não permite
	multiprogramação.
	permite executar, no máximo, 4 processos em parelelo.
	permite executar mais do que 4 processos em paralelo.
	permite multiprogramação mas não permite paralelismo.
19. Num s	istema multiprogramado, o sistema operativo é responsável pelo
escalo	namento do conjunto de processos ativos.
	O escalonador de longo prazo é responsável por gerir os processos que
	são transferidos entre memória primária e memória secundária.
	O escalonador de curto prazo determina quando um processo novo
	deve entrar para o conjunto de processos ativos.
	O escalonador de médio prazo determina quando um processo novo
	deve entrar para o conjunto de processos ativos.
	O escalonador de médio prazo é responsável por gerir os processos que
	são transferidos entre memória primária e memória secundária.
<del>-</del>	ocessador implementa uma arquitectura do conjunto de instruções
•	ction Set Architecture, ISA).
	Cada processador especifica a sua própria ISA, que lhe é exclusiva.
	A ISA é a especificação de como os diversos elementos constitutivos de
	um processador se dispõem, interligam e como interoperam.
	A ISA é um modelo abstracto que define, por exemplo, o conjunto de
	instruções e o conjunto de registos que um processador tem que
	suportar.
	Um processador tem que suportar todo o conjunto de instruções que
	estão definidas na ISA, mas tem liberdade para especificar o seu
	endereçamento (i.e., o número de bits de um endereço).