vermelho: Respostas erradas verde: respostas certas azuel: materia que nao sai

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 responsável 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. interromper a execução de um processo para o sistema operativo tratar uma interrupção de hardware, e depois retomar a execução do mesmo processo.			
2.		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 swap in é realizado quando um processo é transferido do disco para a memória principal quando precisa de ser executado.			
3.	O proc	essamento por lotes (batch processing) é caracterizado pelo			
		amento e execução automática de uma sequência de programas,			
	definic	la pelo operador do computador. O processamento por lotes permite que múltiplos programas			
	ш	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.			
		A partilha simultânea do computador por vários utilizadores permite uma maior utilização do processador.			
		Os programas podem ser executados em sequência, sem intervenção do operador.			
		Um utilizador pode acompanhar a execução do seu programa e corrigilo imediatamente para o voltar a executar.			
6.	Um clu	uster 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.			
		múltiplos processadores que comunicam entre si, partilham dispositivos e memória principal através de um barramento comum, mas cada			
		processador tem a sua memória privada.			
		diversos computadores autónomos que comunicam entre si através de uma rede de comunicações, cooperando para executar um programa.			
7.	Um pr	ocessador com uma arquitectura de 64 bits			
	_	realiza operações aritméticas de 32 bits duas vezes mais rápido do que			
	П	operações aritméticas de 64 bits. está limitado a operar valores inteiros com tamanho máximo de 64 bits.			
		não pode representar inteiros de 8 bits.			
		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		
		<i>fetch</i> 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 opcode actual.		
		decode é a fase em que a CPU realiza a operação identificada pelo opcode actual.		
		execute é a fase em que a unidade de controlo incrementa o program		
		counter.		
10	. Um sis	tema 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.		
		requer menos memória porque apenas permite ter um programa		
		carregado na memória.		
11	. Um do	s 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.		
12	. Num s	istema com escalonamento preemptivo, o sistema operativo suspende		
	o proc	esso P1 em execução para executar outro processo P2 de maior		
	priorio	lade. O processo P1 sofre uma transição		
		Running para Ready.		
		Running para Waiting.		
		Waiting para Ready.		
		Ready para Running.		

13.		istema com escalonamento com preempção, qual é a transição de
	estado	os que não é possível
		Waiting para Running.
		Waiting para Ready.
		Running para Waiting.
		Running para Ready.
1/1	llm nr	ograma interpretado
	-	é escrito numa linguagem de alto-nível e traduzido por um
		interpretador em tempo de execução.
	П	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
	ш	executável.
		executavei.
15.	O linke	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.
1.0	On alah	
Τρ.	_	emas de tempo-real
		são sistemas computacionais que precisam de interagir instantaneamente com utilizador.
	Ш	são sistemas computacionais que têm que têm que entregar os
		resultados da computação instantaneamente.
		são sistemas utilizados predominantemente em simulações científicas.
	Ц	são sistemas computacionais que têm que entregar os resultados da
47	O	computação dentro de janelas temporais para operar correctamente.
1/.		lo termina uma operação de I/O lançada por um processo P1
	Ш	é enviada uma interrupção ao processo <i>P1</i> que actualiza o seu estado
		para <i>Ready</i> .
	Ц	é enviada uma interrupção ao sistema operativo, que actualiza o estado
		do processo <i>P1</i> para <i>Ready</i> .
	Ц	é enviada uma interrupção ao processo <i>P1</i> que actualiza o seu estado
	_	para Running.
	Ц	é enviada uma interrupção ao sistema operativo, que actualiza o estado
		do processo P1 para Terminated.

18. Um pr	ocessador multi-core com quatro núcleos 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.
	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.
_	ocessador implementa uma arquitectura do conjunto de instruções
(Instru	iction 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).