**DISCIPLINA: Sistemas Operacionais** 

CAPÍTULO 02 – GERÊNCIA DE ATIVIDADES

_	. ~	~ 4
( ) 1 1	estão	(11
Qu	cstau	OT

O núcleo do sistema operacional mantém descritores de processos, denominados PCBs (Process Control Blocks), para armazenar as informações referentes aos processos ativos.

\_\_Questão 02\_\_

O Time Sharing é o tipo de processamento onde se alterna entre diferentes processos de forma que o usuário tenha a impressão de que todos os processos estão sendo executados simultaneamente, permitindo a interação simultânea com múltiplos processos em execução.

Questão 03

A cada processo é atribuído um intervalo de tempo, o quantum, no qual ele é permitido executar; Se no final do quantum o processo não terminou, a CPU sofre uma preempção e outro processo entra para executar; quando um processo termina o seu quantum, ele é colocado no final da fila.

\_\_Questão 04\_\_

\_\_Questão 05\_\_\_

- . E -> P
- . E -> S
- . S -> E
- . P -> N
- . S -> T
- . E -> T
- . N -> S
- . P -> S

Questão 06
[N] O código da tarefa está sendo carregado.
[P] A tarefas são ordenadas por prioridades.
[E ]A tarefa sai deste estado ao solicitar uma operação de entrada/saída.
[T] Os recursos usados pela tarefa são devolvidos ao sistema.
[P] A tarefa vai a este estado ao terminar seu quantum.
[E] A tarefa só precisa do processador para poder executar.
[S] O acesso a um semáforo em uso pode levar a tarefa a este estado. [
[E] A tarefa pode criar novas tarefas.
[E] Há uma tarefa neste estado para cada processador do sistema.
[S] A tarefa aguarda a ocorrência de um evento externo.
Questão 07
Valor de x: O tempo de execução do código aproximadamente foi entre 24 e 25
segundos. O resultado da saída está na coluna ao lado.
Questão 08
0
Questão 09
Thread é um pequeno programa que trabalha como um subsistema, sendo uma forma
de um processo se auto dividir em duas ou mais tarefas. T hreads servem para executar mais de um processo ao mesmo tempo.
mais de din processo ao mesmo tempo.
Questão 10
<del>_</del>
Uma das vantagens é que isso facilita o desenvolvimento, visto que torna possível elaborar e criar o programa em módulos, experimentando-os isoladamente no lugar de

elaborar e criar o programa em módulos, experimentando-os isoladamente no lugar de escrever em um único bloco de código. Outro benefício dos threads é que eles não deixam o processo parado, pois quando um deles está aguardando um determinado dispositivo de entrada ou saída, ou ainda outro recurso do sistema, outro thread pode estar trabalhando.

Desvantagens : Como essas operações são intermediadas pelo núcleo, se um thread de usuário solicitar uma operação de E/S (recepção de um pacote de rede, por exemplo) o

thread de núcleo correspondente será suspenso até a conclusão da operação, fazendo com que todos os threads de usuário associados ao processo parem de executar enquanto a operação não for concluída. Outro problema desse modelo diz respeito à divisão de recursos entre as tarefas.

O núcleo do sistema divide o tempo do processador entre os fluxos de execução que ele conhece e gerencia: as threads de núcleo. Assim, uma aplicação com 100 threads de usuário irá receber o mesmo tempo de processador que outra aplicação com apenas um thread (considerando que ambas as aplicações têm a mesma prioridade). Cada thread da primeira aplicação ir a, portanto receber 1/100 do tempo que recebe o thread único da segunda aplicação, o que não pode ser considerado uma divisão justa desse recurso.

É pouco escalável: a criação de um grande número de threads impõe uma carga significativa ao núcleo do sistema, inviabilizando aplicações com muitas tarefas (como grandes servidores Web e simulações de grande porte).

## \_\_Questão 12\_\_

- [a] Tem a implementação mais simples, leve e eficiente.
- [b] Multiplexa os threads de usuário em um pool de threads de núcleo.
- [b] Pode impor uma carga muito pesada ao núcleo.
- [a] Não permite explorar a presença de várias CPUs pelo mesmo processo.
- [c] Permite uma maior concorrência sem impor muita carga ao núcleo.
- [b] É o modelo implementado no Windows NT e seus sucessores.
- [a] Se um thread bloquear, todos os demais têm de esperar por ele.
- [c] Cada thread no nível do usuário tem sua correspondente dentro do núcleo.
- [c] É o modelo com implementação mais complexa.