

1) As system calls são funções usadas pelas aplicações para requisitar a execução de algum serviço do kernel do SO, por isso elas tem nível de privilégio maior que as instruções normais dos aplicativos. Com essas chamadas de sistema, pode acessar serviços como: Manipular arquivos do disco, alocar memória, etc, além de que são elas que permitem a criação e o encerramento dos processos.

2) Ele gerencia a criação e eliminação dos processos, a comunicação entre processos, também gerencia a escala dos processos para que a UCP execute. Ele também faz o controle de qual processo vai executar na UCP naquele momento, para dar a impressão de que eles são em paralelo.

3) Ele faz a alocação e a desalocação de memória: Quando a aplicação pede memória ao sistema o sistema aloca, quando a aplicação deixa de utilizar a memória alocada, o SO libera.

4) Ele faz a manipulação de arquivos e diretórios, sendo Abrir ou Fechar arquivos/diretórios, também criar esses arquivos e salvá-los no disco, Localizar arquivos/diretórios, etc.

5) O interpretador de comandos é o responsável por interpretar os comandos entrados para outras aplicações ou também diretamente em chamadas de sistema. O shell fica fora do kernel pois o kernel é a abstração do hardware para que os processos utilizem os recursos de hardware mais facilmente, o shell é a parte que o usuário tem contato, para que sejam feitas as requisições para o kernel entrar em contato com o hardware.

6) A arquitetura de camadas, favorece a modificação do código de uma camada, também oferece mais robustez ao SO e também mais segurança, pois a arquitetura de camadas diz que : Cada camada usa os serviços da camada precedente a ela. Já as desvantagens, é que o processador precisa de uma arquitetura mais sofisticada para rodar esse SO e também precisam de algumas funções mais especiais para acessar camadas superiores.

7) Memória compartilhada – Quando uma mesma parte da memória se encontra no espaço de endereçamento de dois ou mais processos diferentes. Se um processo faz uma modificação nessa região, ela é vista por todos os outros processos que compartilhar essa parte da memória.

Vantagens: Eficiência – É a maneira mais rápida para que dois processos efetuem uma troca de dados, ou seja, os dados não precisam passar para o kernel para que ele repasse os dados para os outros processos.

Desvantagens: Não Existe mecanismo automático de sincronização. As vezes exige o uso de mecanismos (Locks, etc...) por parte dos processos, para que ocorra a sincronização.

Troca de Mensagens (PIPE) – Os pipes são um canal de comunicação, de uma única direção, entre processos. Quando um pipe é estabelecido entre processos, um deles pode enviar “mensagens” para o outro.

Vantagem : Comunicação simples entre processos – O envio e recebimento de “mensagens” é feito com os serviços normais de leitura e escrita de arquivos : o read() e o write()

Desvantagem : O pipe é unidirecional, ou seja, para que a troca de mensagens seja mútua, precisa ser estabelecido dois pipes entre os processos.

8) O Sistema operacional host abriga e executa o SO convidado por meio de virtualização, por exemplo, vmware. A virtualização emula em um SO host recursos de hardware para um SO convidado, e esse atua como um SO independente, ou seja, qualquer ação feita nele não afeta o SO host. Para que um SO convidado seja abrigado, o SO host precisa suportar virtualização de SO.

9) O microkernel, semelhantemente ao modelo em camadas, é modularizado, ou seja, dividido em partes que executam tarefas distintas, e que se comunicam. Porém, o microkernel, pode se comunicar entre os módulos sem a restrição de ser só com o anterior a ela.

10) Pois uma das funções do compilador JIT (Just-in-time) é a compilação em tempo de execução, ou seja, o código é compilado em enquanto é executado, assim permitindo ser inserido mais trechos de código enquanto o código já estava em execução.

11) O microkernel modulariza os gerentes do hardware, permitindo uma troca de gerentes sem precisar reiniciar a maquina, assim a expansão de sistemas distribuídos ocorre mais fácil. Os recursos são acessados por meio de um protocolo cliente/servidor, sendo o cliente os serviços do SO e o servidor os gerentes do microkernel. O desempenho dele é menor que o do kernel monolítico, pois essa modularização faz com eles tenham que se comunicar, e isso pode gerar uma perda.

12) O kernel monolítico é uma estrutura de kernel que roda inteiramente em modo protegido. Ela tem um bom desempenho em questão de comunicação de troca de mensagens, porem como é inteiramente em modo protegido, apresenta muitas desvantagens, por exemplo: alterações nele demandam um esforço grande e também desperdício de recursos, pois os drivers ficam sempre carregados, mesmo que os dispositivos não estejam em uso. Ele é a estrutura de kernel mais usada, pelo seu desempenho e simples estrutura, mesmo que outros SO atualmente já implementem o microkernel.

REFERENCIAS:

<http://tecnologia.hsw.uol.com.br/sistemas-operacionais5.htm>

<http://www.uniriotec.br/~morganna/guia/chamadas.html>

http://siep.ifpe.edu.br/anderson/arquivos/so/servicos_so.pdf

http://siep.ifpe.edu.br/anderson/arquivos/so/so1_aula3_organizacao_so.pdf

https://www.oficinadanet.com.br/artigo/1253/interpretador_de_comandos

http://pcleon.if.ufrgs.br/~leon/Livro_3_ed/node32.html

<https://www.vivaolinux.com.br/artigo/Sistemas-Operacionais-Kernel-e-Shell?pagina=3>

<http://www.inf.ufes.br/~pdcosta/ensino/2008-1-sistemas-operacionais/Slides/Aula16-4slides.pdf>

http://jeiks.net/wp-content/uploads/2010/09/Apostila_Pipes.pdf

<https://pt.wikipedia.org/wiki/JIT>

<https://www.oficinadanet.com.br/post/10330-kernel-dos-sistemas-operacionais>