Leonardo Vecchi Meinelles - 12011 ECP002 Cap 40 - Questão 1)

A unidade bósica de armazenamento em um sistema de arquivos gadmente é um bloco ou setor, que é uma unidade de tomanho lixo de armazenamento de dados em um disco. Os sistemos de arquivos (FS) organizam os dados nesses blocos e os arquivos são alocados em um ou mais blocos para armazenar seu conteúdo.

Para controlor unidades livres e ocupados, os sistemas de aquivos empregam vários estruturas de dados. Uma abordagem comum é usar um bitmap, ende cada bit representa o status de um bloco. O sistema de arquivos montém esse bitmap para acompanhar os blocos disponíveis. Alternativamente, os sistemas de arquivos podem usar outras estruturas de dados como listas encadeados ou estruturas de árvore para gerenciar blocos livres e ocupados.

Leonordo Vecchi Meinelles - 12011 ECP002 Cop 40 - Questão 2)

Em um file system, e bloce ende um inede está localizade pede ser determinado pela estrutura de dados do file system. A estrutura de inede normalmente conteín um campo que especifica o número do bloce ou endereço do bloco de disco ende o inede está armazenado. Ao acessor a estrutura de dados apropriada, como a tabela de inedes ou a lista de inedes, o file system pode localizar o bloco que conteín o inede desejado.

Da mesma forma, pora determinor o setor do disco onde um bloco está localizado, o sistema de arquivos depende de suas estruturas de dados. O file system montem um mapeamento entre os números de bloco e seus setores de disco correspondentes. Esse mapeamento pode ser ormazenado em uma estrutura de metadados do file system, como um superbloco ou uma tabela de alocação de blocos. Ao pesquisor o número do bloco neste mapeamento, o file system pode identificor o setor do disco onde o bloco esta armazenado.

deonordo Vecchi Meinelles - 12011ECP002

Cop 40 - Questão 3)

Un inode (index node) é uma estrutura de dodos usada por um lile system pora armazenor metadodos sobre um arquivo. Sua estrutura bósica geralmente inclui informações como tamonho do arquivo, permissões, timestamps, owner e ponteiros pora os blocos que contêm

es dodes de orquive:

O inede centrela es bloces que bzem porte de um orquive usonde penteires diretes, indiretes e duplamente indiretes. Os penteires diretes apentam diretamente para es bloces que contêm es dades de arquive. Se e tomanhe de orquive exceder a capacidade des penteiros diretes, rerão usades penteiros indiretes. Tais penteiros apentam para bloces que, por sua vez, contêm penteiros para bloces de dades adicionais. Se e tomanhe de arquive ainab exceder tel capacidade, penteiros duplamente indiretes serão empregados, es quais apentam para bloces que centêm penteiros para bloces de dades.

Pora arquivos grandes, a estrutura inode permite o gerenciamento eliciente dos blocos do arquivo. O inode pode acomodor um certo número de ponteiros diretos, indiretos e duplamente inolizatos, permitindo que o lile system manipule arquivos de vários tamanhos. Leonordo Vecchi Meinelles - 12011ECP002

Cop 40 - Questão 4)

Uma entrada de diretório é uma estrutura de dados usada por um lile system para representar um arquivo ou um diretório dentro de un diretório. Ele contém metadados sobre o arquiro ou diretório, como nome, número do inode, permissões e outros atributos. A entrada do diretório serve como um link entre a hierorquia de diretórios de sistema de orquivos e os inodes correspondentes que permite que usuários e aplicativos acessem e naveguem pelo lile system, fornecendo un mapeamento entre nomes legíveis por humonos e os objetos subadjacentes do file system.

leonordo Vecchi Meirelles - J2011 ECPOOZ Cop 41 - Questão 1)

Os grupes são uma forma de organizor e alocar arquivos dentro do file system. Um grupo é uma coleção de blocos de dodos reservados pora armazenar arquivos. O file system aloca arquivos dentro de grupos para obter melhor localização, reduzindo o tempo de busca de disco (seek time) e melhorando o desempenho.

Pora alocor arquivos dentro de grupos, o file system usa uma técnica chamada "cylinder groups". Coda grupo de cilindros contém uma porte dos blocos de dados e metadados do file system. Os orquivos são alocados em um único grupo de cilindros sempre que possível, garantindo que os dados relacionados sejem armazenados juntos no disco.

Pora arquivos grandes, o file system usa blocos indiretos pora armazenor ponteiros pora os blocos de dados espalhados por diferentes grupos. Isso permite que o file system lide com eficiência com arquivos grandes, mantendo os benefícios da localidade dentro de cada grupo.