



UNIVALI

Universidade do Vale do Itajaí
Escola do Mar, Ciência e Tecnologia
Engenharia de Computação

Interface do sistema de arquivos

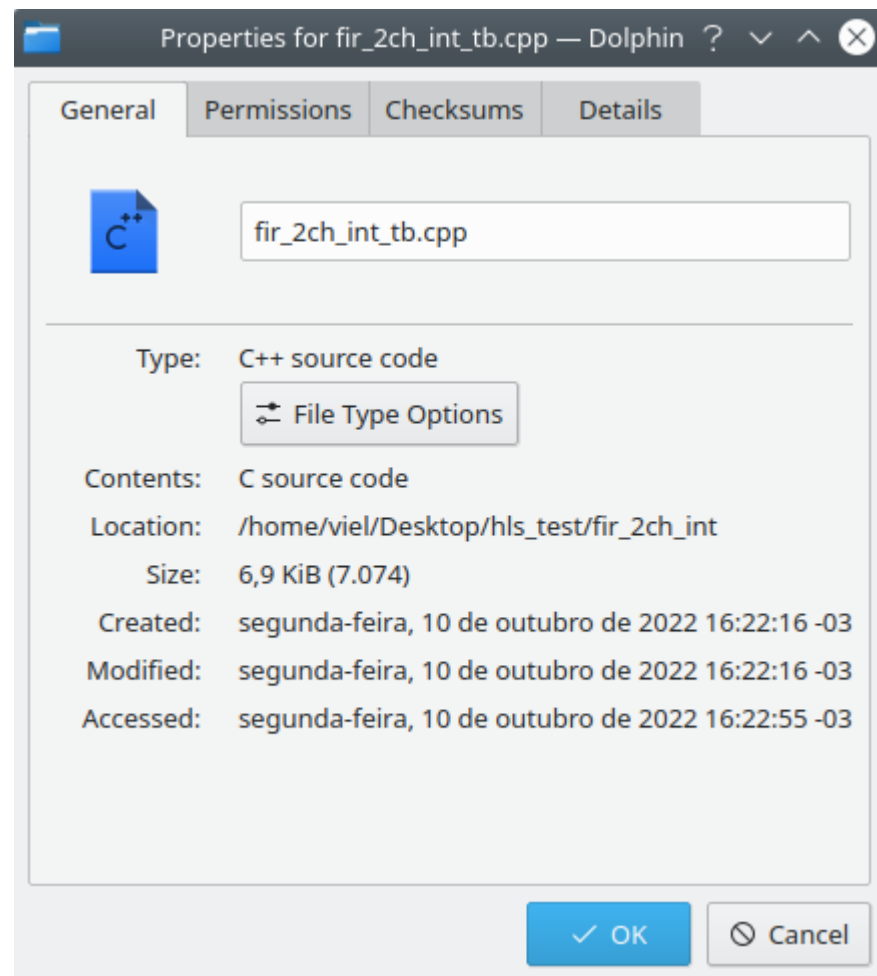
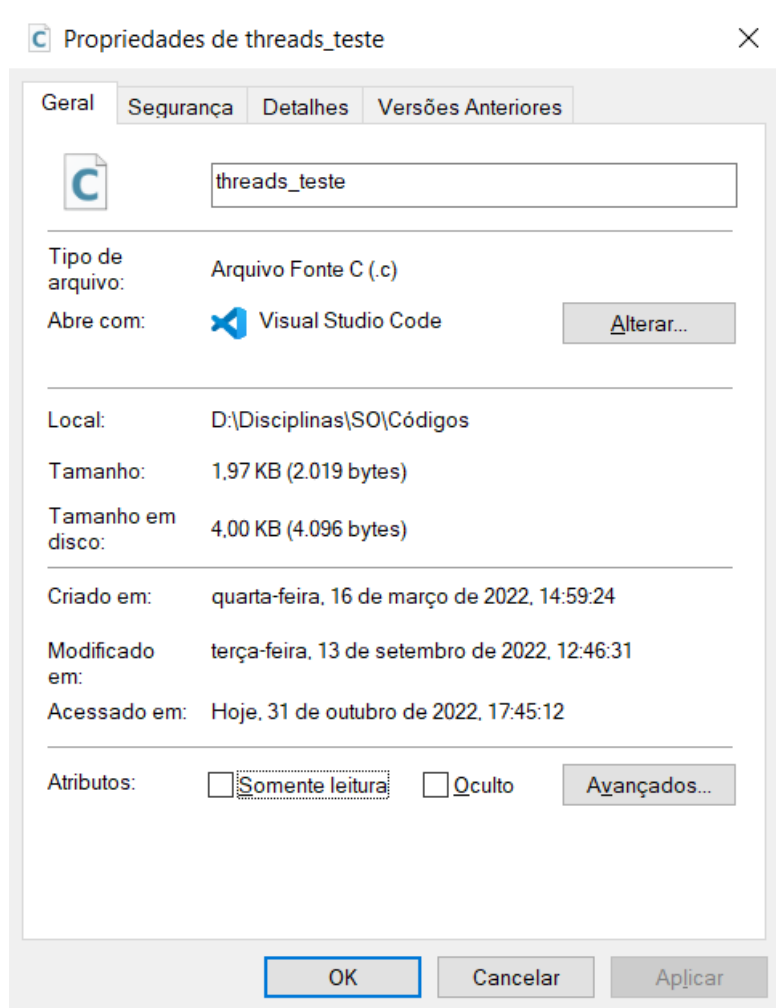
Conceito de arquivo

- Espaço de endereço lógico contíguo
- Tipos:
 - Dados
 - numérico
 - caracter
 - binário
 - Programa
- Conteúdo definido pelo criador do arquivo
 - Muitos tipos
 - Considere arquivo de texto, arquivo de código fonte, arquivo executável

Atributos de arquivo

- **Nome** – apenas informações mantidas em forma de leitura humana
- **Identificador** – tag (número) exclusivo identifica arquivo dentro do sistema de arquivos
- **Tipo** – necessário para sistemas que suportam diferentes tipos
- **Localização** – ponteiro para localização de arquivo no dispositivo
- **Tamanho** – tamanho do arquivo atual
- **Proteção** – controles que podem fazer leitura, escrita, execução
- **Hora, data e identificação do usuário** – dados para monitoramento de proteção, segurança e uso
- Informações sobre arquivos são mantidas na estrutura do diretório, que é mantida no disco
- Muitas variações, incluindo atributos de arquivo estendidos, como checksum de arquivo
- Informações mantidas na estrutura do diretório

Janela de informações do arquivo no Windows e Linux



Operações com arquivos

- Arquivo é um **tipo de dados abstratos**
- **Criar**
- **Escrever** – na localização do **ponteiro de escrita**
- **Ler** – pelo localização do **ponteiro de leitura**
- **Reposicionamento dentro do arquivo - buscar**
- **Excluir**
- **Truncar**
- ***Abrir(F_i)*** – pesquisar a estrutura do diretório em disco para entrada F_i , e mover o conteúdo da entrada para a memória
- ***Fechar (F_i)*** – mover o conteúdo de entrada F_i na memória para estrutura de diretório em disco

Arquivos Abertos

- Vários dados são necessários para gerenciar arquivos abertos:
 - **Tabela de arquivos abertos**: rastreia arquivos abertos
 - Ponteiro de arquivo: ponteiro para a última localização de leitura/gravação, por processo que tem o arquivo aberto
 - **Contagem de arquivos aberto**: contador de número de vezes que um arquivo é aberto
 - para permitir a remoção de dados da tabela de arquivos abertos quando os últimos processos os fecham
 - Localização do arquivo no disco: cache de informações de acesso a dados
 - Permissões de acesso: informações do modo de acesso por processo

Bloqueio de arquivos aberto

- Fornecido por alguns sistemas operacionais e sistemas de arquivos
 - Semelhante aos bloqueios de leitor-escritor: conceito de mutex ou semáforo com seção crítica
 - **Bloqueio compartilhado** semelhante ao bloqueio do leitor – vários processos podem adquirir simultaneamente
 - **Bloqueio exclusivo** semelhante a bloqueio do escritor
- Faz a mediação de acesso a um arquivo
- Obrigatório ou consultivo:
 - **Obrigatório** – o acesso é negado dependendo dos bloqueios mantidos e solicitados
 - **Consultivo** – processos podem encontrar status de fechaduras e decidir o que fazer

Tipos de arquivos – Nome, Extensão

| file type | usual extension | function |
|----------------|--------------------------|---|
| executable | exe, com, bin or none | ready-to-run machine-language program |
| object | obj, o | compiled, machine language, not linked |
| source code | c, cc, java, pas, asm, a | source code in various languages |
| batch | bat, sh | commands to the command interpreter |
| text | txt, doc | textual data, documents |
| word processor | wp, tex, rtf, doc | various word-processor formats |
| library | lib, a, so, dll | libraries of routines for programmers |
| print or view | ps, pdf, jpg | ASCII or binary file in a format for printing or viewing |
| archive | arc, zip, tar | related files grouped into one file, sometimes compressed, for archiving or storage |
| multimedia | mpeg, mov, rm, mp3, avi | binary file containing audio or A/V information |

Estrutura de arquivos

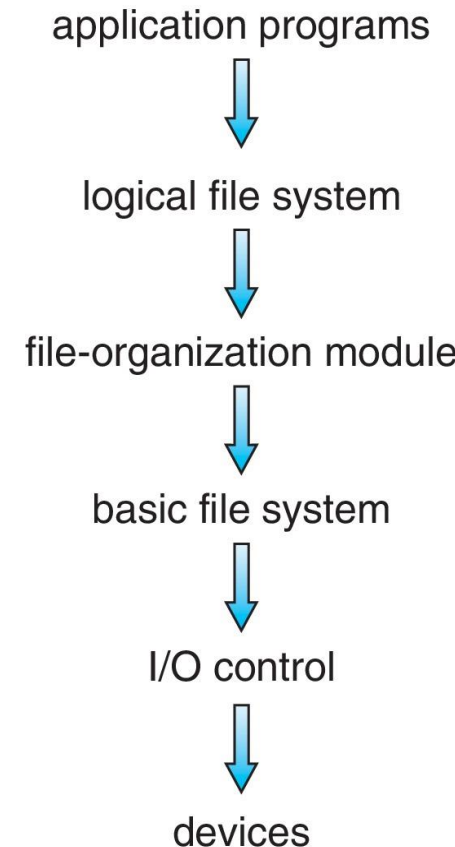
- Nenhum - sequência de palavras, bytes – também conhecido como puro (RAW)
- Estrutura de gravação simples
 - Linhas
 - Comprimento fixo
 - Comprimento variável
- Estruturas complexas
 - Documento formatado
 - Relocatable load file
- Pode simular os dois últimos com o primeiro método inserindo caracteres de controle apropriados
- Quem decide:
 - Sistema Operacional
 - Programa

Estrutura do sistema de arquivos

- Estrutura de arquivo
 - Unidade de armazenamento lógico
 - Coleta de informações relacionadas
- O sistema de arquivos reside no armazenamento secundário (discos)
 - Interface de usuário fornecida para armazenamento, mapeamento lógico para físico
 - Permitindo que os dados sejam armazenados, localizados e recuperados facilmente
- O disco fornece reescrita no local e acesso aleatório
 - Transferências de I/O realizadas em blocos de setores (geralmente 512 bytes)
- Bloco de controle de arquivo (FCB) – estrutura de armazenamento que consiste em informações sobre um arquivo
- Driver de dispositivo controla o dispositivo físico
- Sistema de arquivos organizado em camadas

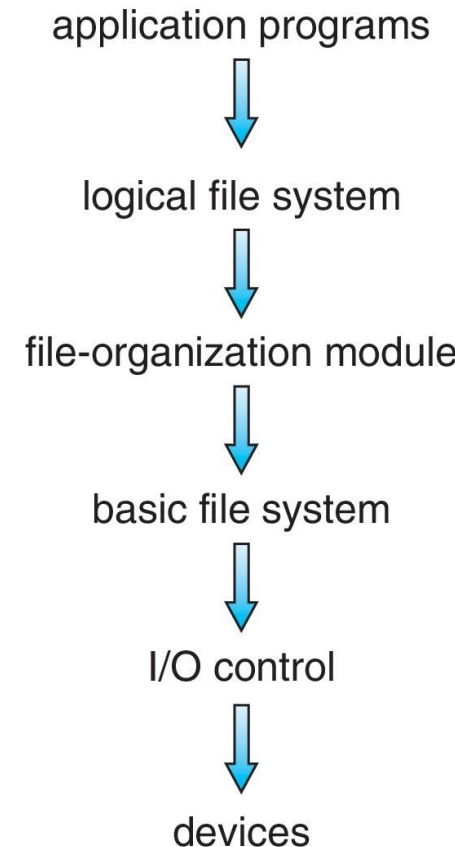
Camadas do sistema de arquivos

- Drivers de dispositivo gerenciam dispositivos de E/S na camada de controle de E/S
 - Comandos dados como “ler drive1, cilindro 72, trilha 2, setor 10, na localização de memória 1060” para o controlador de hardware
- Sistema de arquivos básico dado comando como “recuperar bloco 123” se traduz em driver de dispositivo
- Também gerencia buffers de memória e caches
 - Os buffers mantêm os dados em trânsito
 - Os caches armazenam dados usados com frequência
- O módulo de organização de arquivos compreende arquivos, endereços lógicos e blocos físicos
- Traduz o bloco lógico # para o bloco físico #
- Gerencia espaço livre e alocação de disco



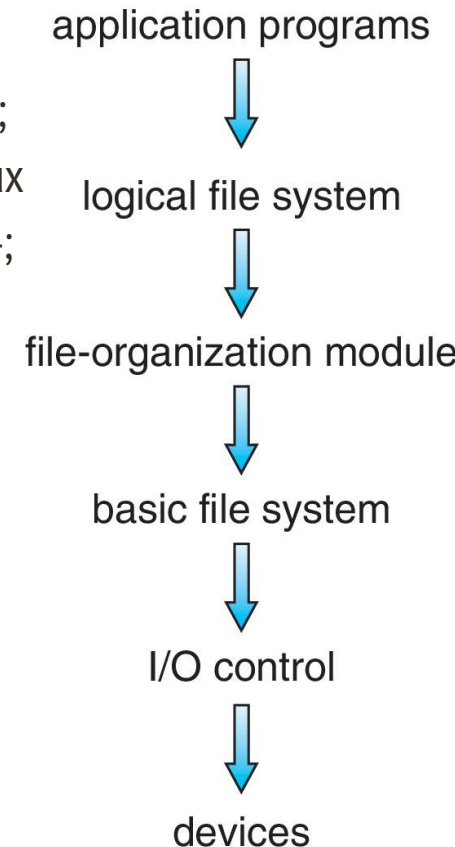
Camadas do sistema de arquivos

- O sistema de arquivos lógicos gerencia informações de metadados
 - Traduz o nome do arquivo em número de arquivo, identificador de arquivo, localização, mantendo blocos de controle de arquivo (**inodes no UNIX**)
 - Gerenciamento de diretório
 - Proteção
- A disposição em camadas é útil para reduzir a complexidade e a redundância, mas adiciona sobrecarga e pode diminuir o desempenho
- As camadas lógicas podem ser implementadas por qualquer método de codificação de acordo com o projetista do sistema operacional



Camadas do sistema de arquivos

- Muitos sistemas de arquivos, às vezes muitos dentro de um sistema operacional
 - Cada um com seu próprio formato (CD-ROM é ISO 9660; Unix tem UFS, FFS; Windows tem FAT, FAT32, NTFS, bem como disquete, CD, DVD Blu-ray, Linux tem mais de 130 tipos, com sistema de arquivos estendido ext3 e líder ext4; além de sistemas de arquivos distribuídos, etc.)
 - Novos: ZFS, GoogleFS, Oracle ASM, FUSE



Operações do sistema de arquivos

- Temos chamadas de sistema no nível da API, mas como implementamos suas funções?
 - Estruturas em disco e em memória
- O bloco de controle de inicialização contém as informações necessárias ao sistema para inicializar o sistema operacional a partir desse volume
 - Necessário se o volume contiver sistema operacional, geralmente o primeiro bloco de volume
- Bloco de controle de volume (superbloco, tabela de arquivos mestre) contém detalhes do volume
 - Número total de blocos, número de blocos livres, tamanho do bloco, ponteiros ou matriz de bloco livre
- A estrutura de diretórios organiza os arquivos
 - Nomes e números de inode, tabela de arquivos mestre

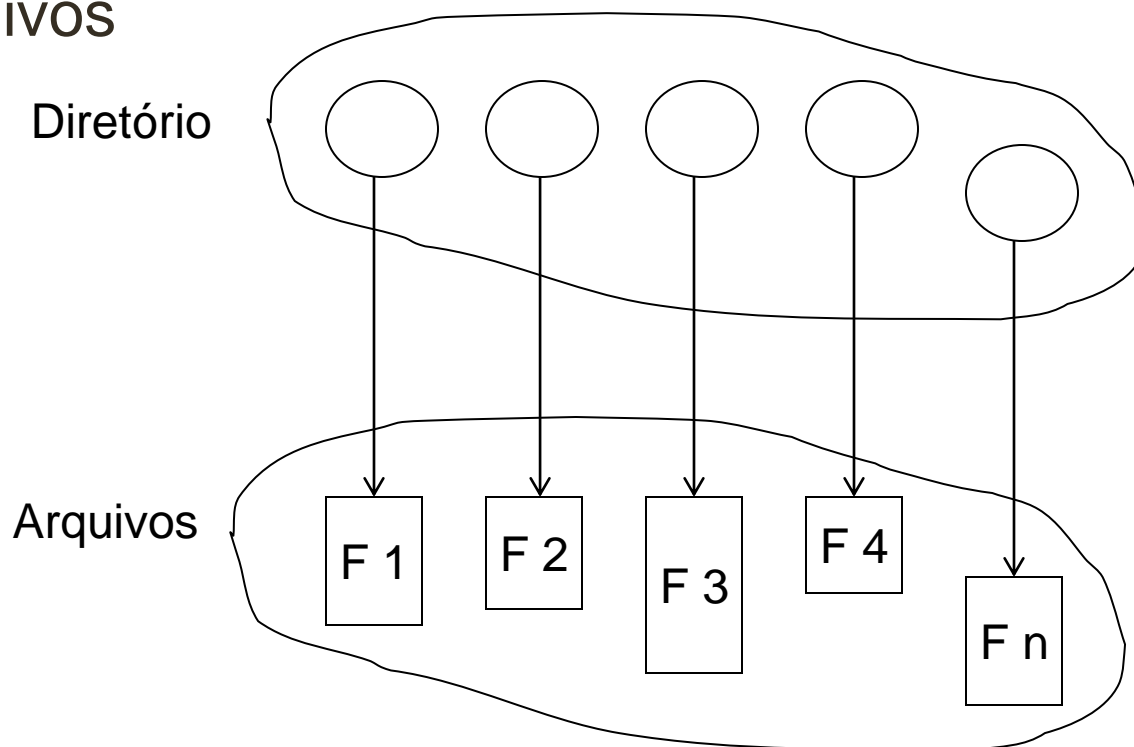
Operações do sistema de arquivos

- File Control Block (FCB) – de cada arquivo – contém muitos detalhes sobre o arquivo
- Normalmente número de inode, permissões, tamanho, datas
- O NFTS armazena na tabela de arquivos mestre usando estruturas de banco de dados relacionais

| |
|--|
| file permissions |
| file dates (create, access, write) |
| file owner, group, ACL |
| file size |
| file data blocks or pointers to file data blocks |

Estrutura de Diretório

- Uma coleção de nós contendo informações sobre todos os arquivos

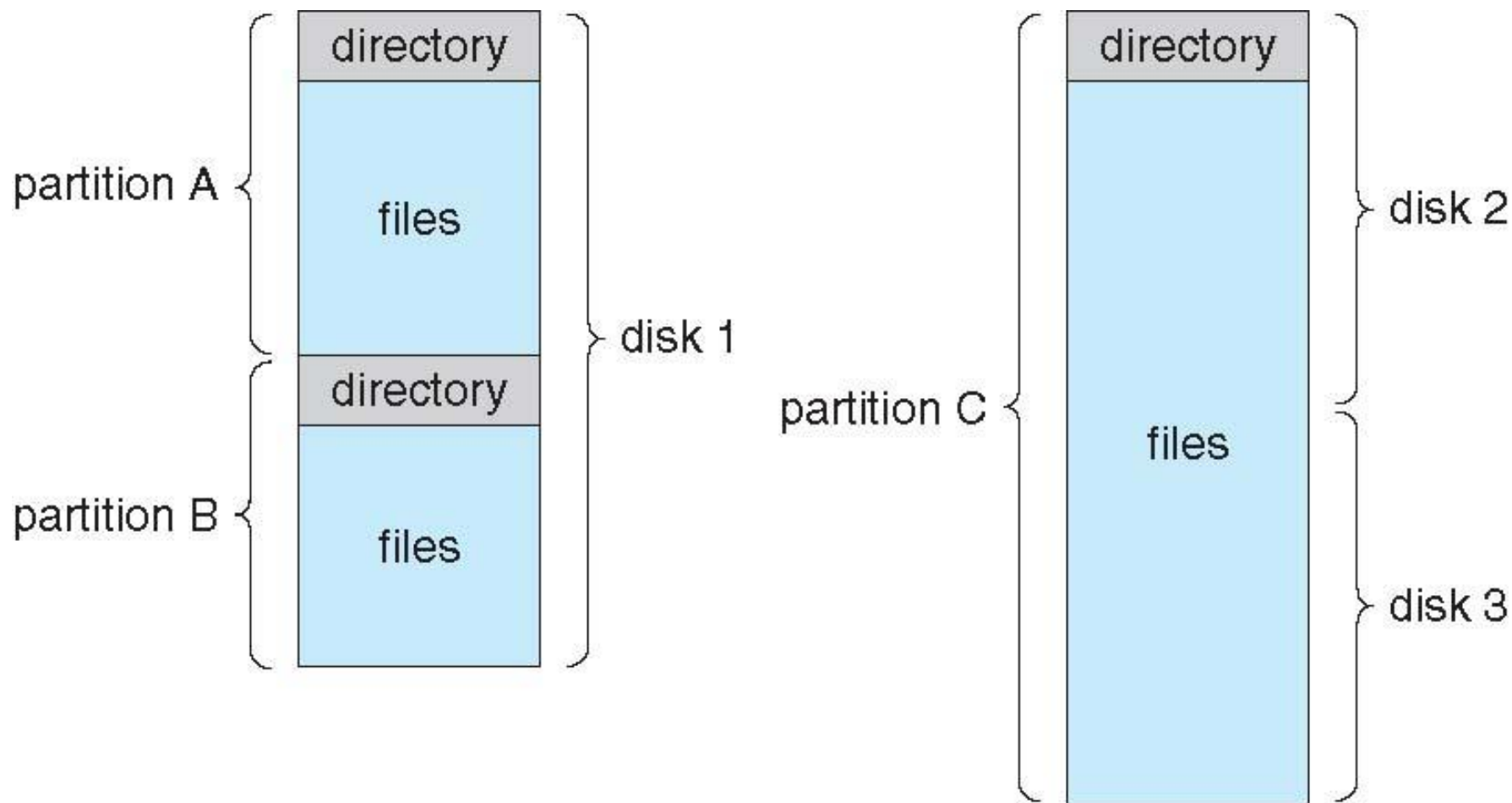


Tanto a estrutura do diretório quanto os arquivos residem em disco

Estrutura de disco

- O disco pode ser subdividido em **partições**
 - Discos ou partições podem ser **RAID** - protegido contra o falha
 - Disco ou partição podem ser usados **raw** – sem um sistema de arquivos, ou **formatado** com um sistema de arquivos
 - Partições também conhecidas como minidiscos, fatias
 - Entidade contendo sistema de arquivos conhecido como a **volume**
- Cada volume contendo sistema de arquivos também rastreia as informações desse sistema de arquivos em **diretório do dispositivo** ou **tabela de volume de conteúdo**
- Assim como **sistemas de arquivos de uso geral**, há muitos **sistemas de arquivos de propósito especial**
 - Frequentemente todos dentro do mesmo sistema operacional ou computador

Uma organização típica do sistema de arquivos



Tipos de sistemas de arquivos

- Falamos principalmente de sistemas de arquivos de uso geral
- Mas os sistemas frequentemente têm sistemas de arquivos, alguns de propósito geral e alguns especiais
- Considere que Solaris tem
 - tmpfs – sistema de arquivo volátil baseada em memória para I/O rápido e temporário
 - objfs – interface na memória do kernel para obter símbolos de kernel para depuração
 - ctfs – sistema de arquivos de contrato para o gerenciamento de daemons
 - lofs – sistema de arquivos loopback permite um sistema de arquivo para ser acessado no lugar de outro
 - procfs – interface do kernel para processar estruturas
 - ufs, zfs – sistemas de arquivos de propósito geral

Operações realizadas em diretório

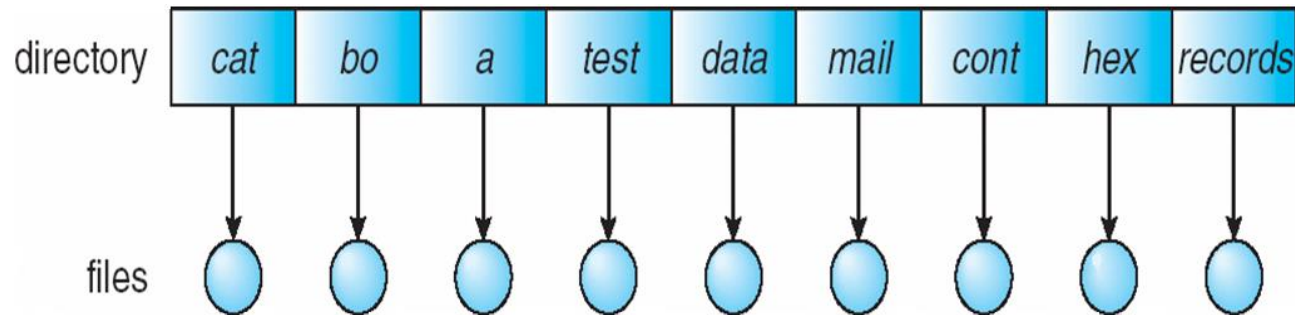
- Procure por um arquivo
- Crie um arquivo
- Exclua um arquivo
- Liste um diretório
- Renomeie um arquivo
- Atravesse o sistema de arquivos

Organização de Diretórios

- O diretório é organizado logicamente para obter
 - Eficiência – localização de um arquivo rapidamente
 - Nomeação – conveniente para os usuários
 - Dois usuários podem ter o mesmo nome para arquivos diferentes
 - O mesmo arquivo pode ter vários nomes diferentes
 - Agrupamento – agrupamento lógico de arquivos por propriedades, (por exemplo, todos os programas Java, todos os jogos, ...)

Diretório de nível único

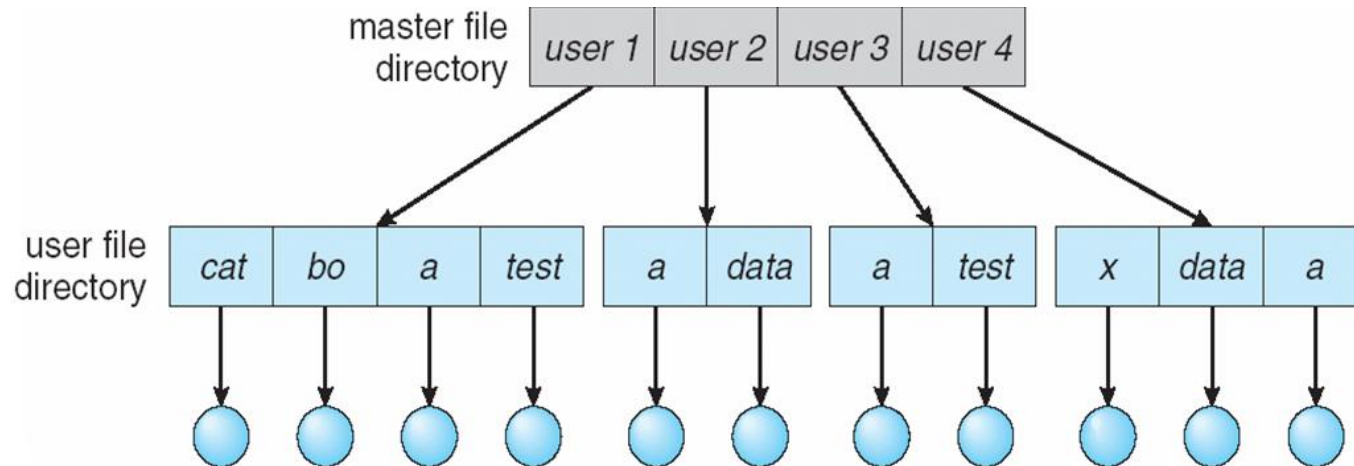
- Um único diretório para todos os usuários



- Problema de nomeação
- Problema de agrupamento

Diretório de dois níveis

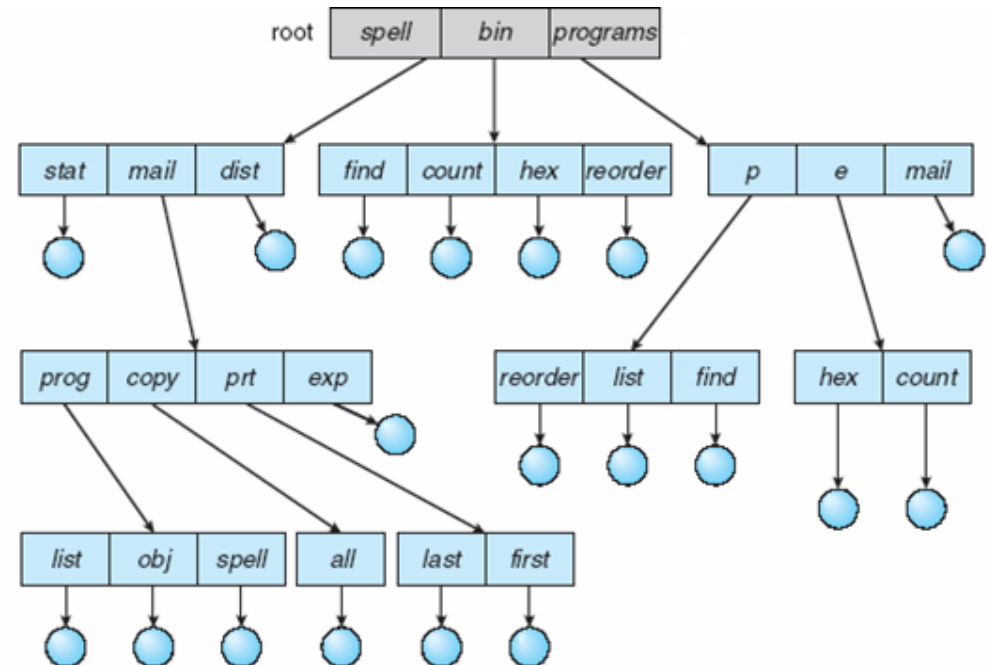
- Diretório separado para cada usuário



- Nome do caminho
- Pode ter o mesmo nome do arquivo para diferentes usuários
- Busca eficiente
- Sem capacidade de agrupamento

Diretórios estruturados por árvores

- Busca eficiente
- Capacidade de agrupamento
- Diretório atual (diretório de trabalho)
 - `cd /spell/mail/prog`
 - `type list`



Diretórios estruturados por árvores (Cont.)

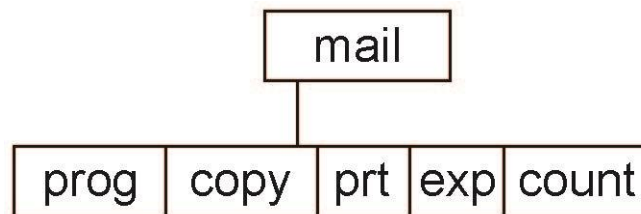
- Nome de caminho **absoluto** ou **relativo**
- A criação de um novo arquivo é feita no diretório atual
- Exclua um arquivo
- A criação de um novo subdiretório é feita no diretório atual

rm <file-name>

mkdir <dir-name>

Exemplo: se no diretório atual **/mail**

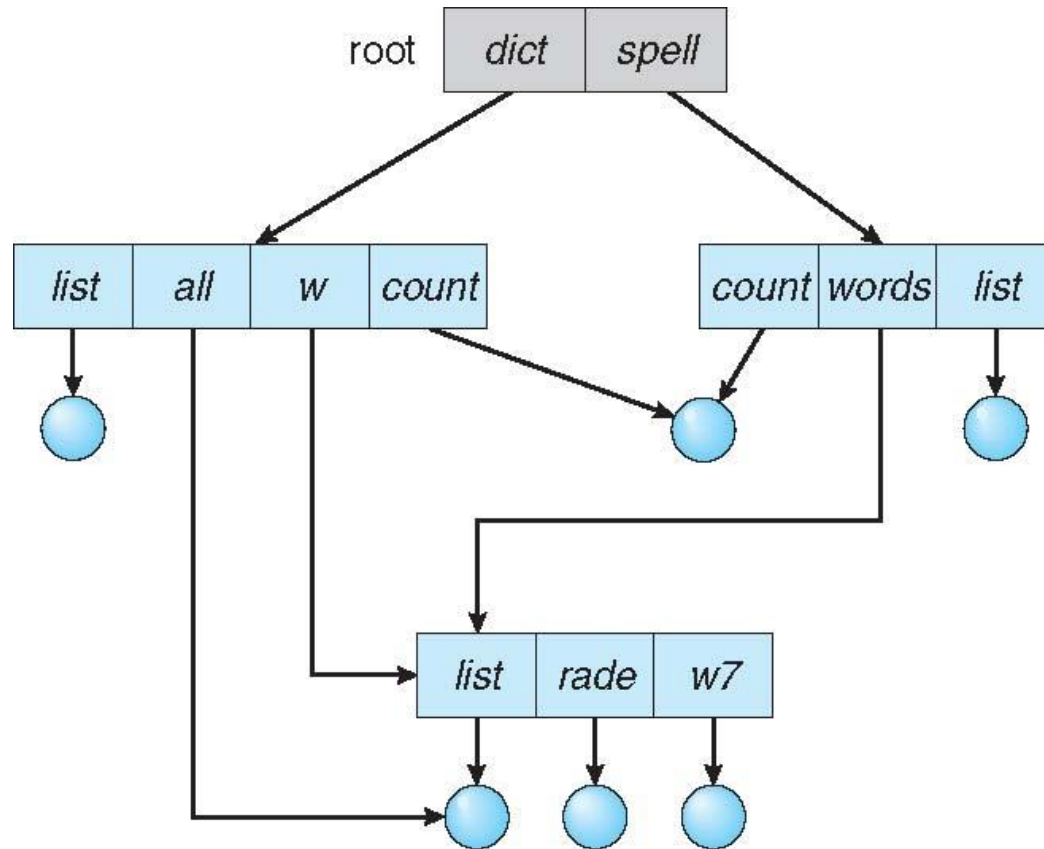
mkdir count



Deletar “mail” \Rightarrow excluindo toda a subárvore enraizada por “mail”

Diretório em grafo acíclico

- Tenha subdiretórios e arquivos compartilhados

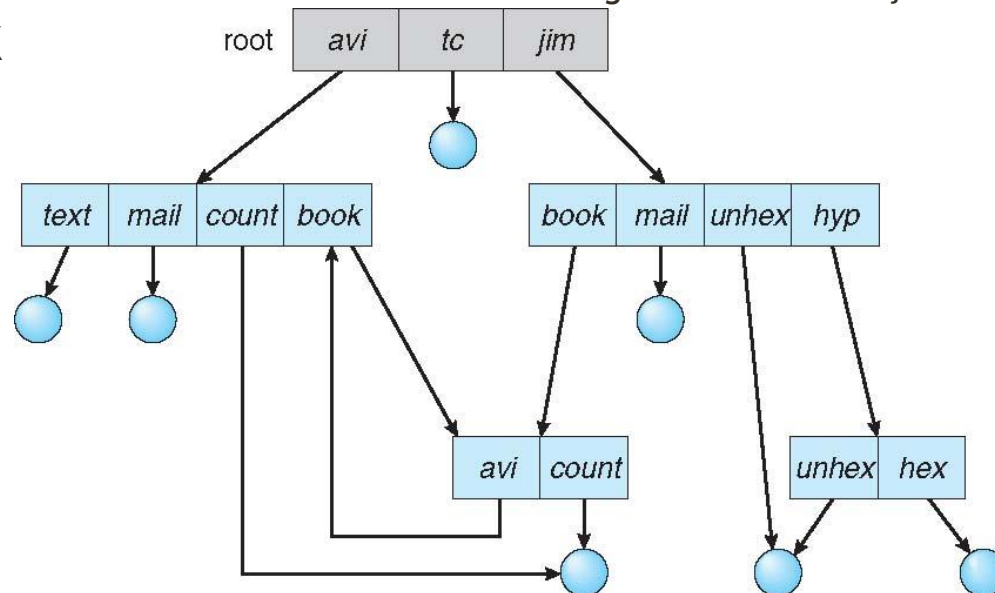


Diretório em grafo acíclico

- Dois nomes diferentes
- Se **dict** Exclui **list** \Rightarrow ponteiro pendurado
- Soluções:
 - Backpointers, para que possamos excluir todos os ponteiros
Tamanho variável registra um problema
 - Backpointers usando uma organização de lista encadeada
 - Solução de contagem de entrada
- Novo tipo de entrada do diretório
 - **Link** – outro nome (ponteiro) para um arquivo existente
 - **Resolver o link** – siga ponteiro para localizar o arquivo

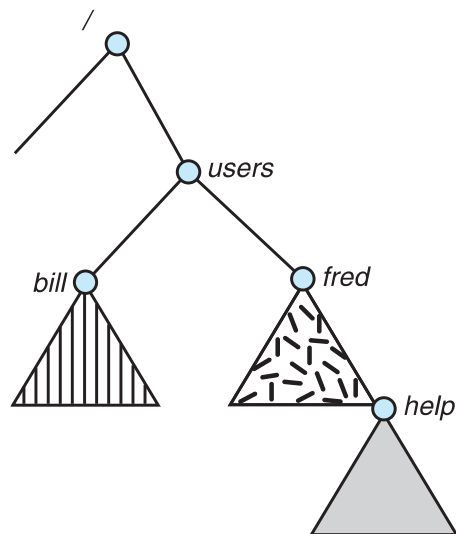
Diretório de grafo geral

- Como garantimos que não há ciclos?
 - Permitir apenas links para arquivos, não para subdiretórios
 - **Garbage collection** – solução parecida com a implementada em linguagens como Java e Rust
 - Toda vez que um novo link é adicionado use um algoritmo de detecção de ciclo para determinar se ele está OK

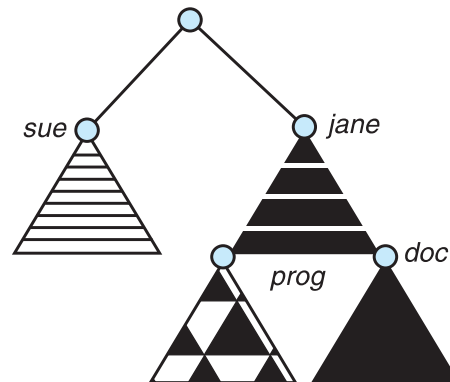


Montagem do sistema de arquivos

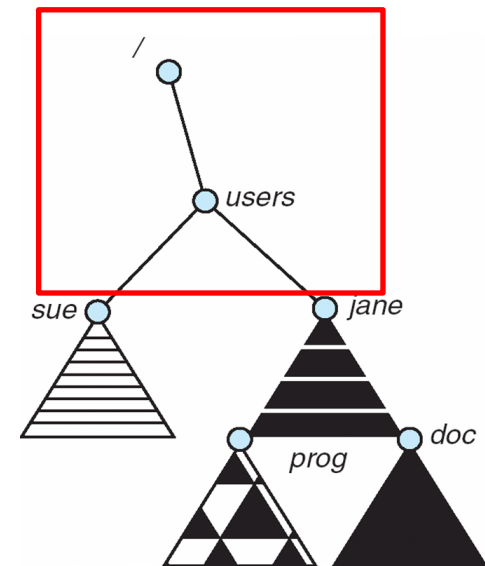
- Um sistema de arquivos deve ser **montado** antes que possa ser acessado
- Um sistema de arquivos desmontado (b) é montado em um **ponto de montagem**



(a)



(b)



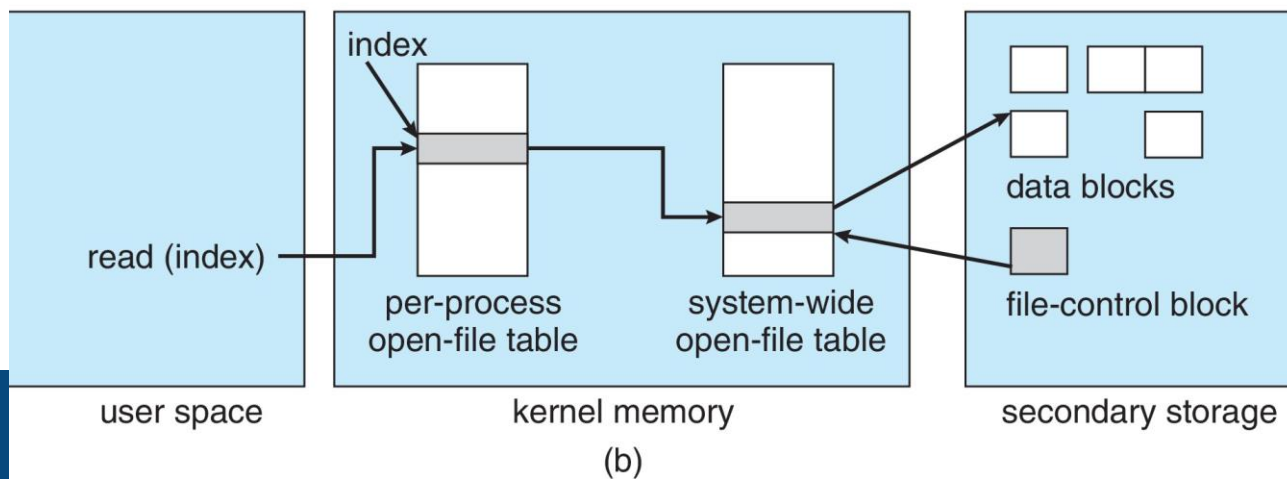
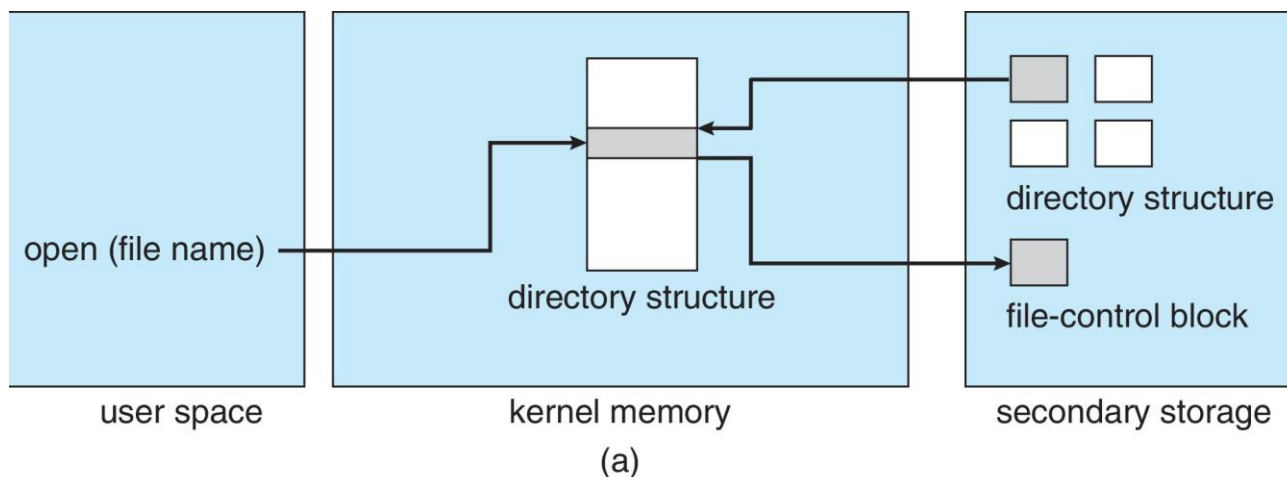
Estruturas do sistema de arquivos na memória



- **Tabela de montagem** que armazena montagens do sistema de arquivos, pontos de montagem, tipos de sistema de arquivos
- **Tabela de arquivo aberto em todo o sistema** contém uma cópia do FCB de cada arquivo e outras informações
- **A tabela de arquivos abertos por processo** contém ponteiros para as entradas apropriadas na tabela de arquivos abertos de todo o sistema, bem como outras informações

Estruturas do sistema de arquivos na memória

- a) refere-se à abertura de um arquivo e b) refere-se à leitura de um arquivo

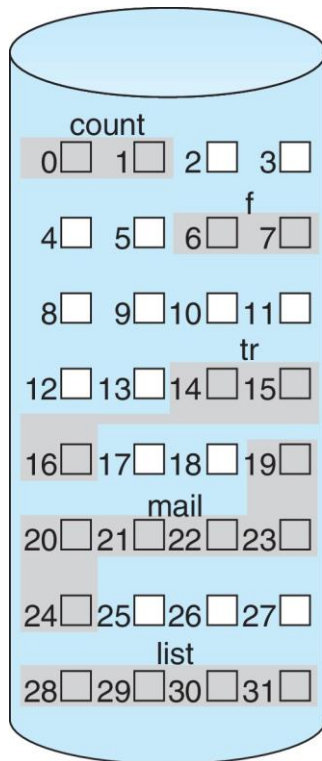


Implementação de diretório e indexação de arquivos

- Diretório são implementados como listas lineares (também usando o conceito de árvore) ou tabelas hash
 - Lista Linear: lista linear de nomes de arquivos com ponteiro para os blocos de dados, sendo simples de programar, mas demora para executar
 - Tabela hash: lista linear com estrutura de dados hash ajuda a diminuir o tempo de pesquisa de diretório, mas provoca colisões (ex: dois nomes de arquivos para o mesmo local)
 - Bom apenas se as entradas forem de tamanho fixo ou usar o método chained-overflow
- Quanto a forma de alocação (e indexação) dos arquivos, temos
 - Alocação contínua, alocação lincada e alocação indexada

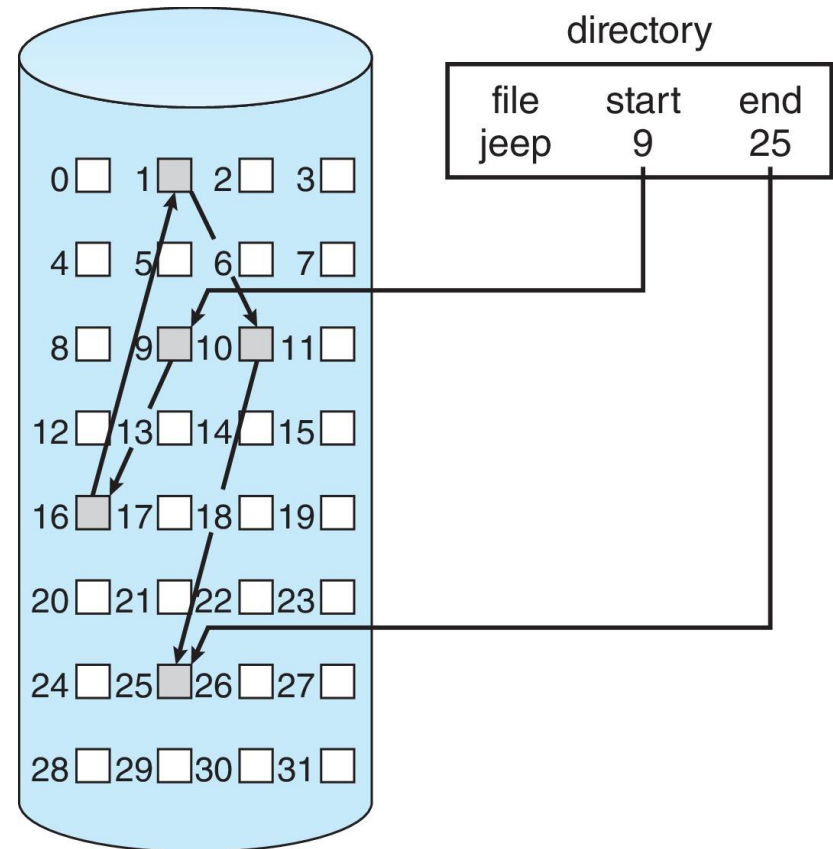
Implementação de diretório e indexação de arquivos

Alocação contínua



| directory | | |
|-----------|-------|--------|
| file | start | length |
| count | 0 | 2 |
| tr | 14 | 3 |
| mail | 19 | 6 |
| list | 28 | 4 |
| f | 6 | 2 |

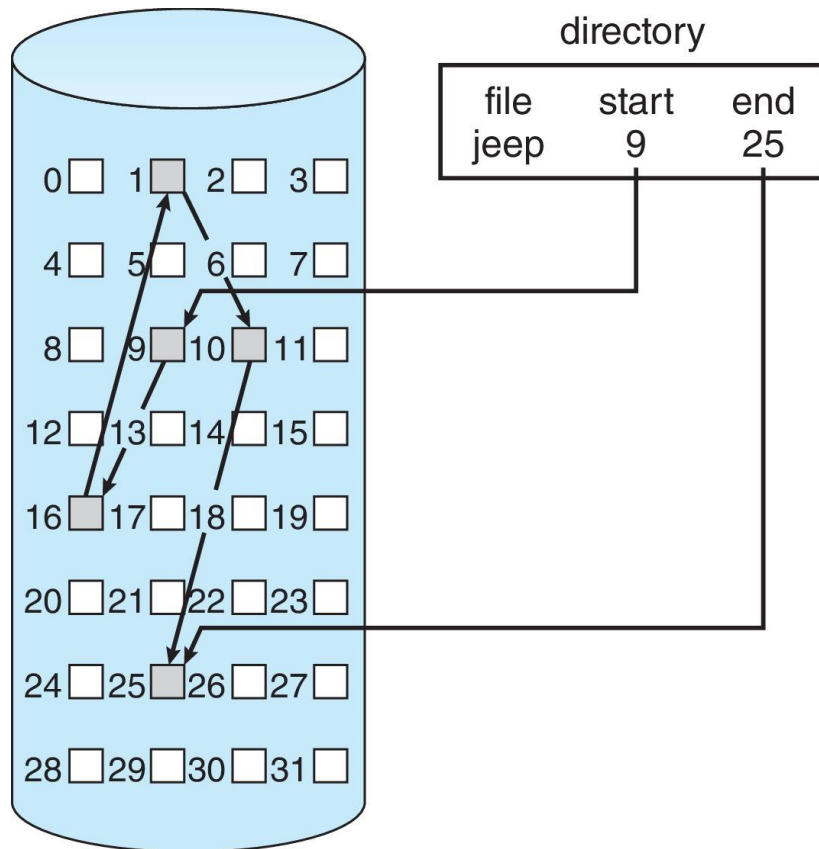
Alocação lincada



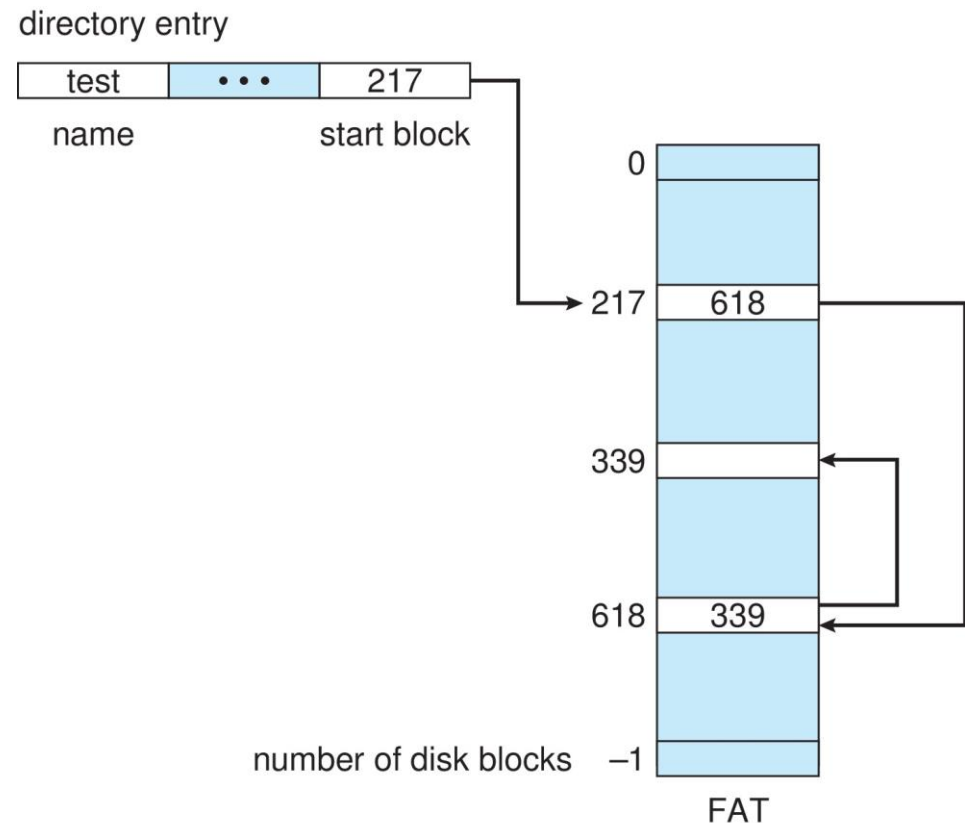
| directory | | |
|-----------|-------|-----|
| file | start | end |
| jeep | 9 | 25 |

Implementação de diretório e indexação de arquivos

Alocação lincada

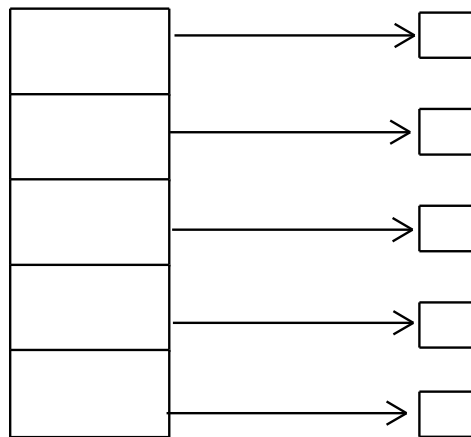


Esquema FAT

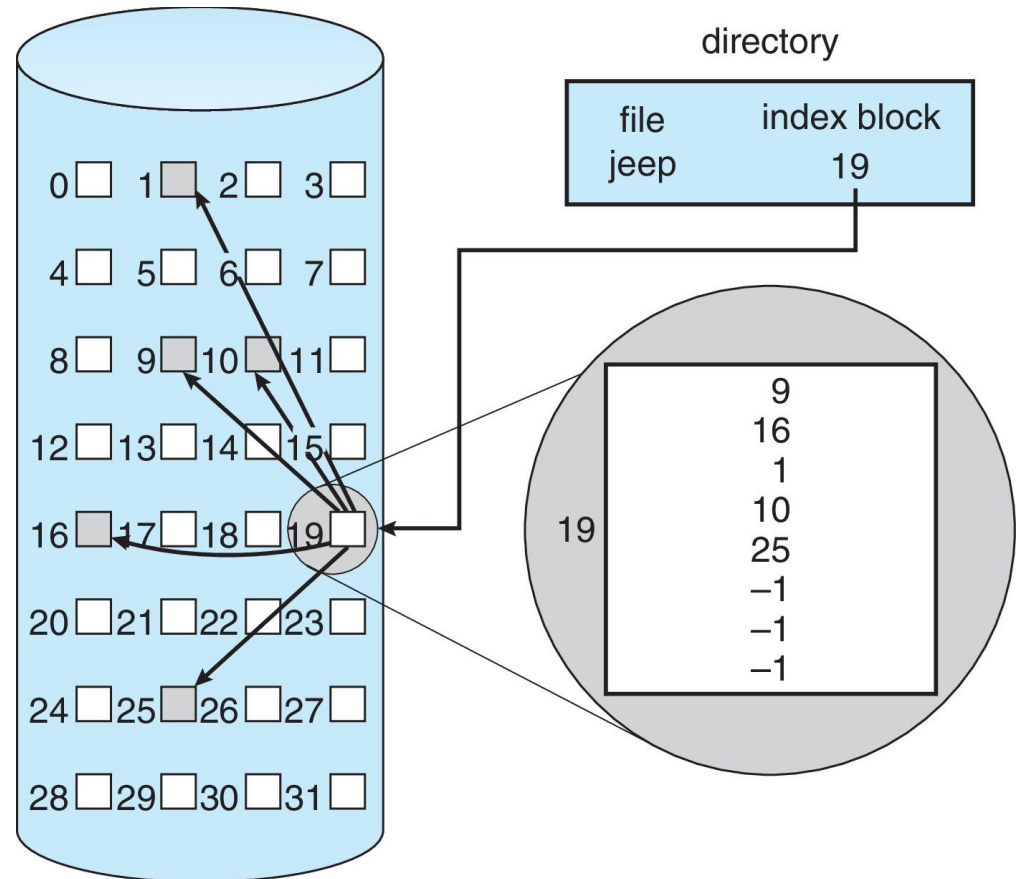


Implementação de diretório e indexação de arquivos

Alocação indexada

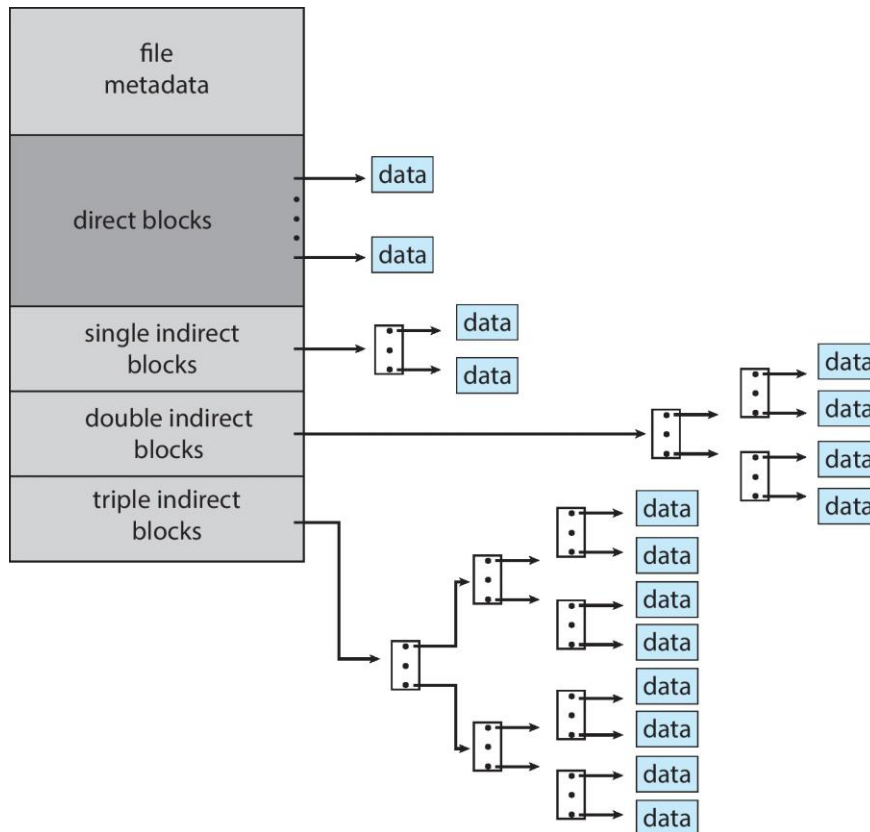


index table



Implementação de diretório e indexação de arquivos – UNIX UFS

4K bytes por bloco, endereços de 32 bits



Mais blocos de índice do que podem ser endereçados com ponteiro de arquivo de 32 bits

Proteção

- O proprietário/criador de arquivos deve ser capaz de controlar:
 - o que pode ser feito
 - por quem
- Tipos de acesso
 - **Ler**
 - **Escrever**
 - **Executar**
 - **Acrescentar**
 - **Excluir**
 - **Listar**

Listas e Grupos de Acesso

- Modo de acesso: ler, escrever, executar
- Três classes de usuários no Unix/Linux

| | | | |
|-------------------------|---|---|-------|
| | | | RWX |
| a) owner access | 7 | ⇒ | 1 1 1 |
| | | | RWX |
| b) group access | 6 | ⇒ | 1 1 0 |
| | | | RWX |
| c) public access | 1 | ⇒ | 0 0 1 |

- Peça ao gerente para criar um grupo (nome único), digamos G, e adicione alguns usuários ao grupo
- Para um determinado arquivo (digamos jogo) ou subdiretório, defina um acesso apropriado

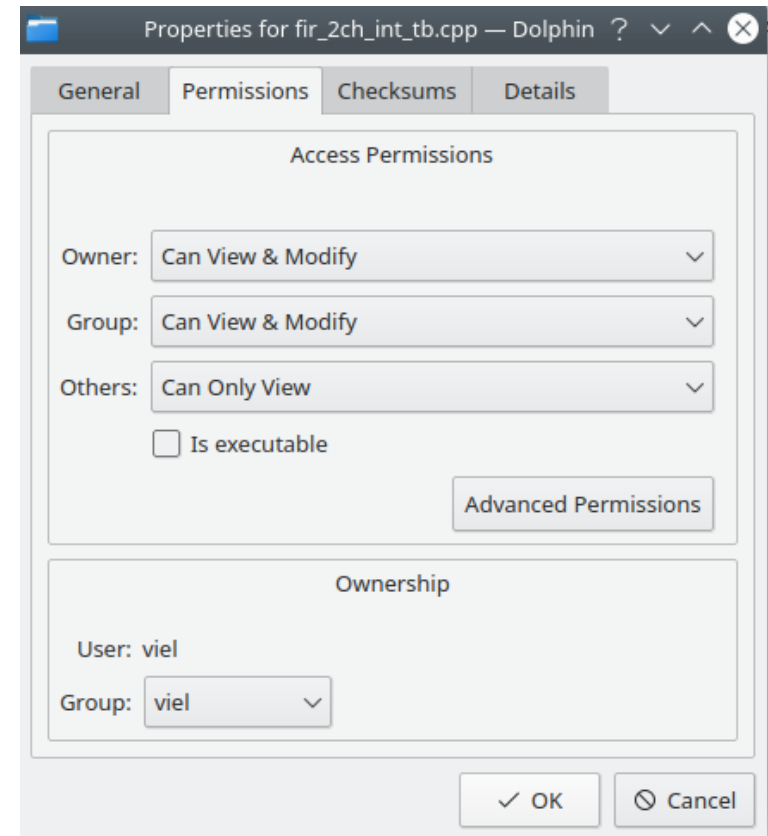
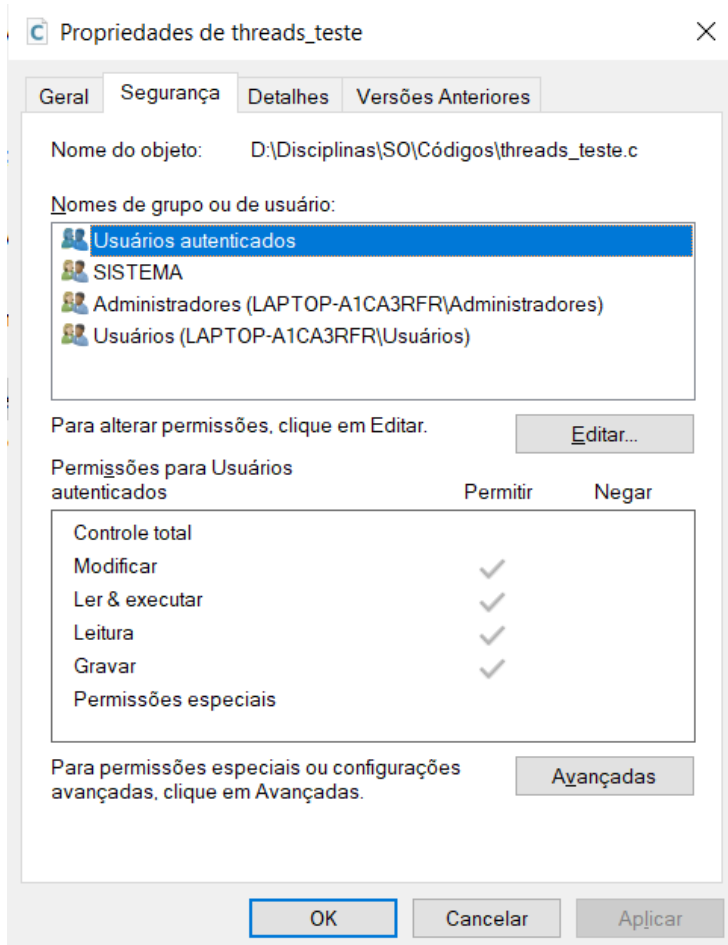
owner group public

 / | \
 chmod 761 game

- Anexar um grupo a um arquivo

chgrp G game

Gerenciamento da lista de controle de acesso do Windows 10 e Linux Kubuntu



Um exemplo de listagem de diretório Linux

- ls -all

```
drwxrwxr-x 3 viel viel 4096 out 10 16:23 .
drwxrwxr-x 4 viel viel 4096 out 10 2021 ..
-rw-rw-r-- 1 viel viel 8427 out 10 16:22 fir_2ch_int.cpp
-rw-rw-r-- 1 viel viel 42517 out 10 16:22 fir_2ch_int_din_i.txt
-rw-rw-r-- 1 viel viel 42517 out 10 16:22 fir_2ch_int_din_q.txt
-rw-rw-r-- 1 viel viel 25261 out 10 16:22 fir_2ch_int_dout_i_cmodel.txt
-rw-rw-r-- 1 viel viel 25162 out 10 16:22 fir_2ch_int_dout_q_cmodel.txt
-rw-rw-r-- 1 viel viel 5579 out 10 16:22 fir_2ch_int.h
-rw-rw-r-- 1 viel viel 7074 out 10 16:22 fir_2ch_int_tb.cpp
drwxrwxr-x 5 viel viel 4096 out 10 2021 proj
-rw-rw-r-- 1 viel viel 5670 out 10 16:22 README
-rw-rw-r-- 1 viel viel 6401 out 10 16:22 run_hls.tcl
-rw-rw-r-- 1 viel viel 180045 out 10 2021 vivado_hls.log
```