

Aula 16

Sistemas de Arquivos

**Prof. Ms. Alex Lima** 

| <b>A</b> 4 |     |            | •    | •   | a 1  |
|------------|-----|------------|------|-----|------|
| <b>01</b>  | lem | $\alpha$ r | ıa v | /Ir | tual |
|            |     | <b>U</b> I |      |     | tuai |

- 02 Mapeamento
- 03 Paginação
- 04 Tabela de páginas
- 05 Memória associativa

### Armazenamento de dados

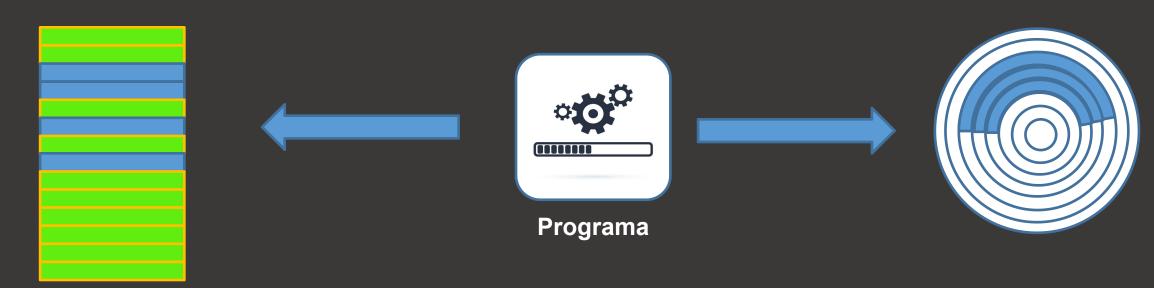
- Armazenamento na memória principal
  - Processos são temporários.
  - A memória principal é volátil e limitada.
  - Processos são propensos a falhas críticas (deadlocks).

- Arquivos armazenam permanentemente.
- Memória secundária armazena de forma permanente e possui maior capacidade.
- Arquivos podem ser compartilhados simultaneamente.

# Visão geral

**Memória principal** 

Memória externa



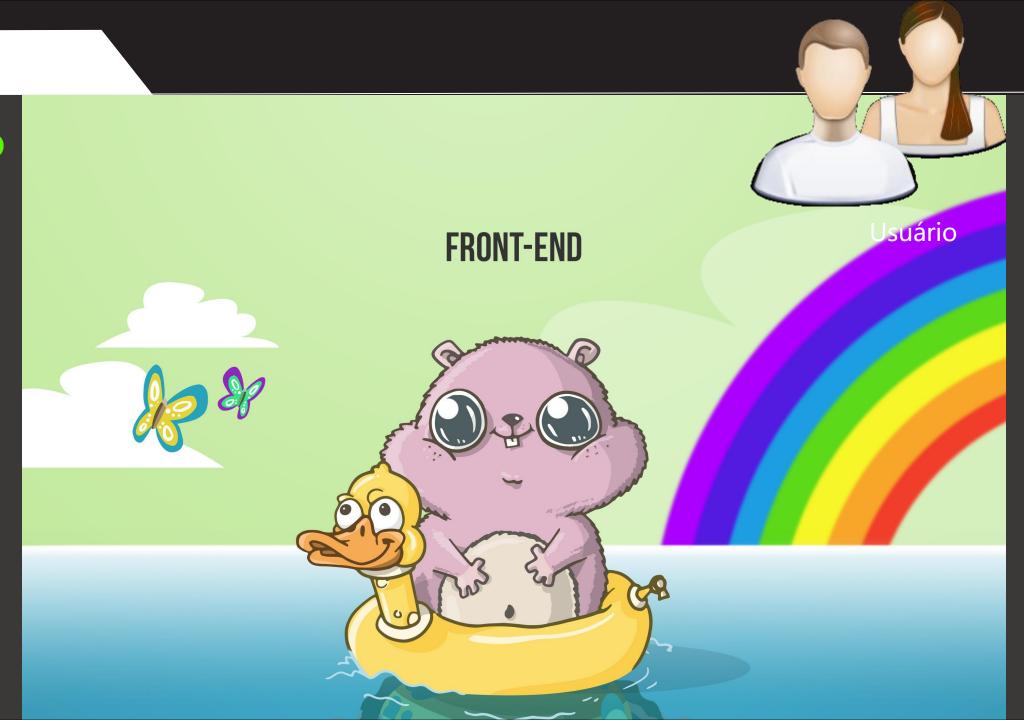
Processo Arquivo

- Conceito
  - Arquivo é uma unidade lógica de informação formadas por processos.
    - Função: Organização lógica de informações armazenadas de forma persistente.

- Sistema de arquivos são os módulos do sistema operacional responsáveis pelo gerenciamento de arquivos.
  - **Função**: Gerenciar como os arquivos são estruturados, nomeados, acessados, usados, protegidos, implementados e armazenados.

# Arquivo

Conceito

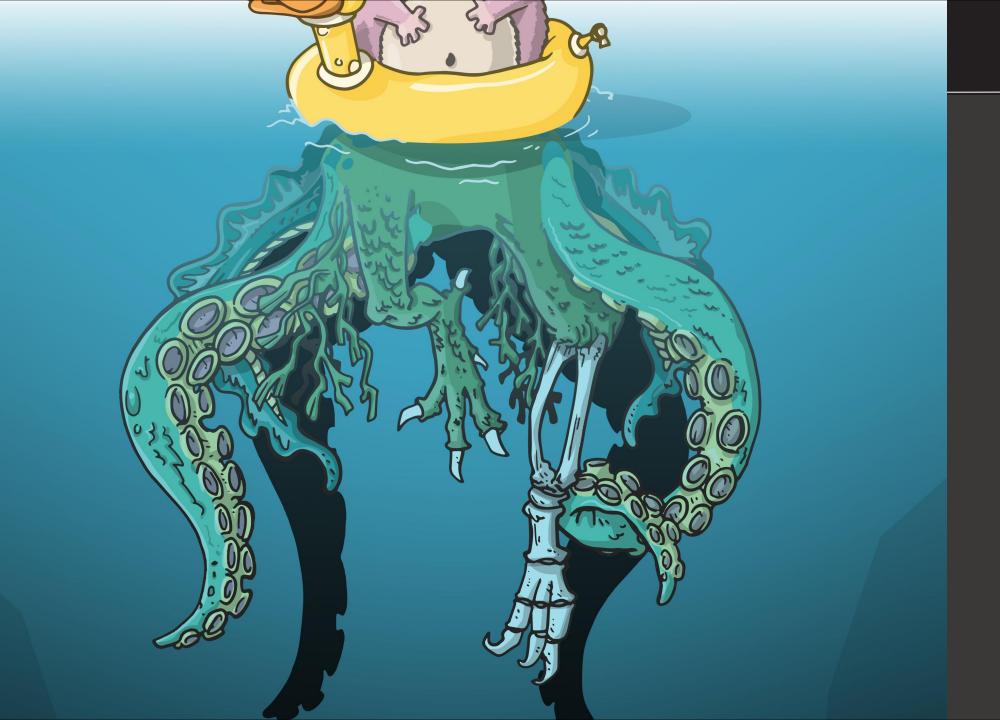


# Arquivo

Conceito

Sistema





Sistema operacional

| Sistema Operacional | Sistema de arquivos  |
|---------------------|----------------------|
| Linux               | EXT3, EXT4, XFS, JFS |
| MacOS               | HFS                  |
| Windows             | FAT, NTFS            |
| FreeBSD, OpenBSD    | UFS                  |
| Sun Solaris         | UFS                  |
| IBM AIX             | JFS                  |

- Nomeação de arquivos
  - Windows
    - FAT-16
    - FAT-32
    - NTFS
    - ReFS (Windows Server)

- Nomeação de arquivos
  - UNIX
    - UFS
    - FFS
    - Ext4
    - ReiserFS

- Analisando o Sistema FAT
  - O sistema FAT16 utiliza 16 bits para endereçar o espaço em disco.
  - 2<sup>16</sup> = 65536 clusters
  - Para clusters de 32k temos:
  - 65536 x 32k = 2GB tamanho máximo da partição.

### **Atividade**

- Analisando o Sistema FAT
  - Verifique a capacidade máxima de armazenamento do sistema com:
    - clusters de 4k, 8k, e 16k.

• Faça os cálculos para FAT16 e FAT32.

# **Arquivo**

Analisando o Sistema NTFS

| Tamanho do cluster     | Maior volume | Arquivo maior |  |
|------------------------|--------------|---------------|--|
| 4 KB (tamanho padrão)  | 16 TB        | 16 TB         |  |
| 8 KB                   | 32 TB        | 32 TB         |  |
| 16 KB                  | 64 TB        | 64 TB         |  |
| 32 KB                  | 128 TB       | 128 TB        |  |
| 64 KB (tamanho máximo) | 256 TB       | 256 TB        |  |

### **Arquivo**

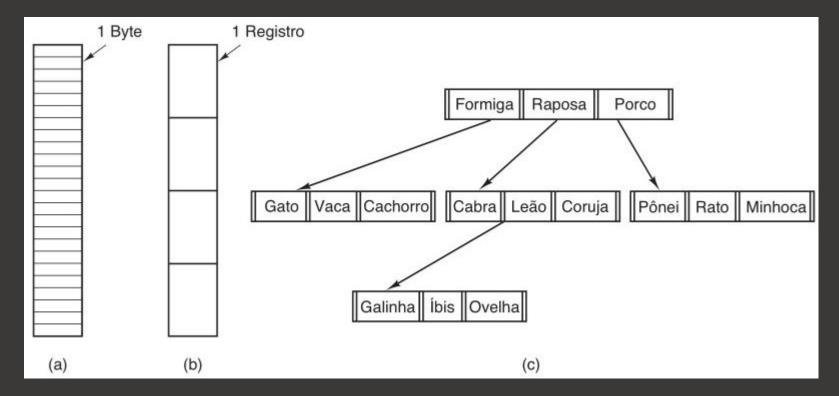
- Nomeação
  - O nome de um arquivo pode ser dividido em 02 partes.

#### nome.extensão

• Indicam informações úteis ao usuário sobre o arquivo e seu formato.

| Extensão | Significado  |
|----------|--|
| .bak     | Cópia de segurança                                       |
| .c       | Código-fonte de programa em C                            |
| .gif     | Imagem no formato Graphical Interchange Format           |
| .hlp     | Arquivo de ajuda   |
| .html    | Documento em HTML  |
| .jpg     | Imagem codificada segundo padrões JPEG                   |
| .mp3     | Música codificada no formato MPEG (camada 3)             |
| .mpg     | Filme codificado no padrão MPEG                          |
| .0       | Arquivo objeto (gerado por compilador, ainda não ligado) |
| .pdf     | Arquivo no formato PDF (Portable Document File)          |
| .ps      | Arquivo PostScript                                       |
| .tex     | Entrada para o programa de formatação TEX                |
| .txt     | Arquivo de texto   |
| .zip     | Arquivo compactado                                       |

- Estrutura de arquivos
  - Arquivos podem ser estruturados de 3 formas principais



- Estrutura de arquivos
  - 1. Sequência de bytes
    - O arquivo é visto apenas como uma sequencia de bytes.
    - Sua execução é determinada a nível de usuário.
    - Estrutura padrão adotada pelos Unix-like e Windows.

- Estrutura de arquivos
  - 3. Estrutura indexada
    - O arquivo é visto apenas como uma sequencia de bytes.
    - Os registros podem ser de tamanho fixo ou variável.
    - Utilizado em computadores de grande porte e de uso comercial.

- Tipos de arquivos
  - 1. Diretórios
    - Arquivos do sistema para manter a estrutura do sistema de arquivos.
  - 2. Arquivos regulares
    - São arquivos que mantém as informações dos usuários.
  - 3. Arquivos especiais de bloco
    - Arquivos usados para modelar discos.
  - 4. Arquivos especiais de caracteres
    - Arquivos relacionados a dispositivos de I/O seriais como terminais, impressoras e redes.

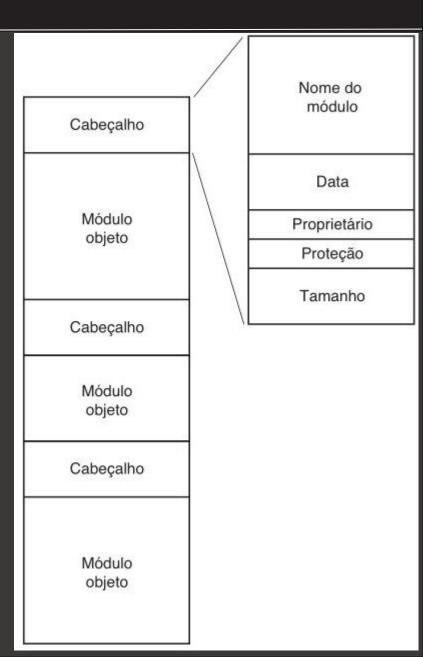
- Tipos de arquivos
  - 1. Arquivos regulares
    - Arquivos ASCII
      - Arquivos de texto
      - Legíveis ao usuário
      - Facilità o pipeline de processos

- Tipos de arquivos
  - 1. Arquivos regulares
    - Arquivos binários
      - Estrutura interna definida pelo programa associado.

- Tipos de arquivos
  - Arquivo binário executável
    - Número mágico Identificador de executável
    - Tamanho dos segmentos
    - Endreço inicial de alocação
    - Segmentos

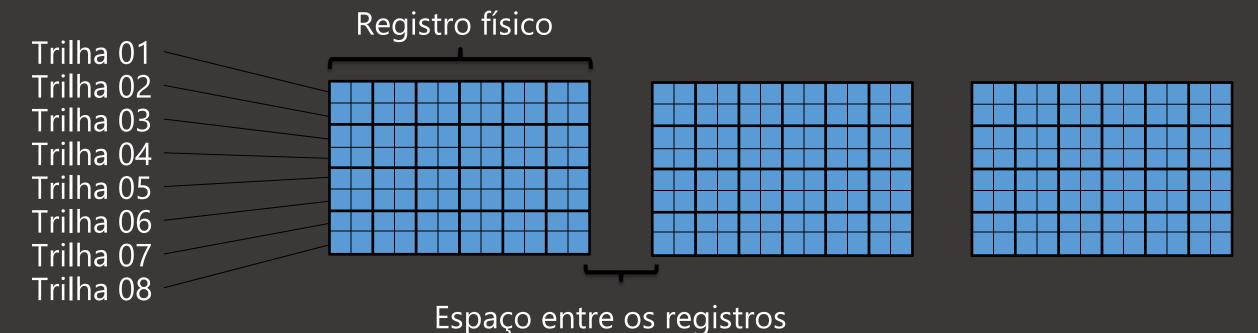


- Tipos de arquivos
  - Arquivo binário (archieve)
    - Conjunto de rotinas compiladas e não ligadas(linkage)
    - Cada rotina possui um cabeçalho
    - Cabeçalho
      - Informações sobre os módulos que compoem o arquivo.



Universidade Federal do Ceará - Prof. Ms. Alex Lima

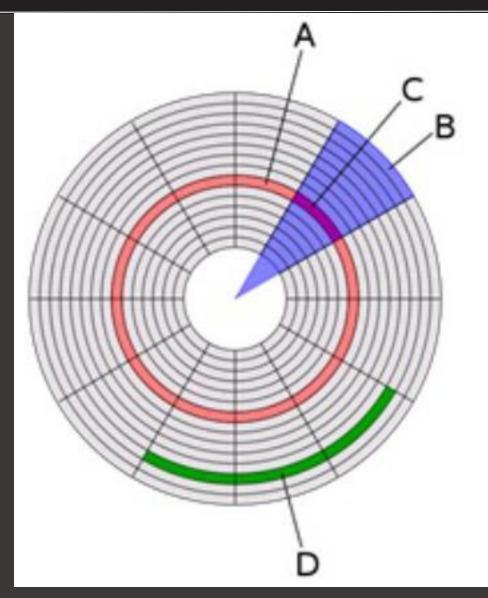
- Métodos de acesso
  - 1. Acesso sequencial



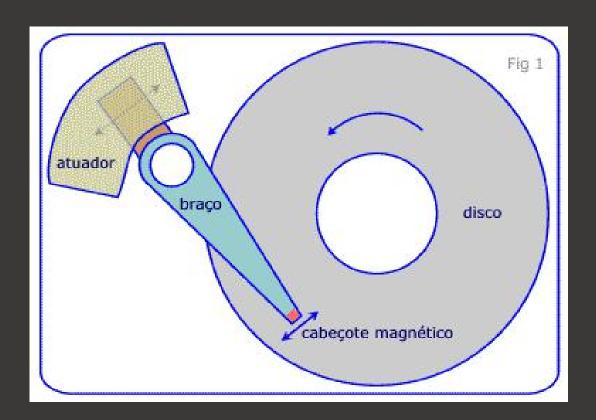
Universidade Federal do Ceará - Prof. Ms. Alex Lima

- Acesso ao disco
  - O disco é dividido em trilhas;
  - As trilhas são divididas em setores de 512 B;
  - O sistema de arquivos lida com conjuntos de setores, chamados *clusters*.

- A Trilha
- **B** Setor geométrico
- C Setor de trilha
- **D** Unidade de alocação

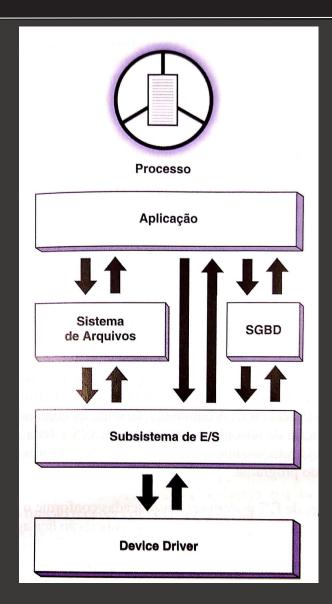


- Métodos de acesso
  - 2. Acesso direto
    - ALERTA! Não confundir método de acesso aleatório (usado em memória principal) com arquivos de acesso aleatório.
    - Arquivos de acesso aleatório são assim chamados por que podem ser acessados em qualquer ordem.
    - Método de acesso ao disco é acesso direto.



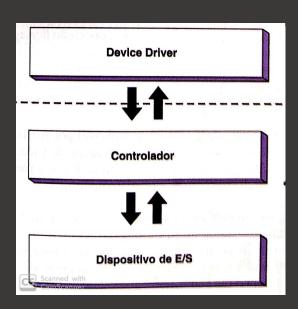
### **Device Driver**

- Subsistema de E/S
  - O subsistema de E/S realiza a comunicação entre aplicações e odispositivos de entrada e saída.
  - O device driver, ou simplesmente driver, realiza a tradução dos comandos do subsistema de E/S para o controlador do dispositivo.

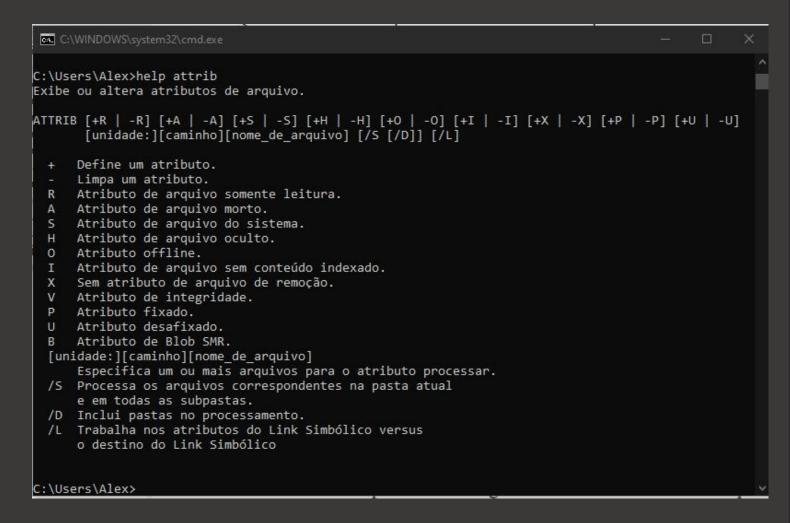


### **Device Driver**

- Subsistema de E/S
  - As aplicações trabalham em modo usuário.
  - O sistema operacional e os drivers em modo kernel
  - O controlador e os dispositivos de E/S são dispositivos físicos.



- Propriedades de arquivos
  - 1. Atributos
    - Informações e características específicas de cada arquivo.
    - A lista de atributos varia para cada SO.



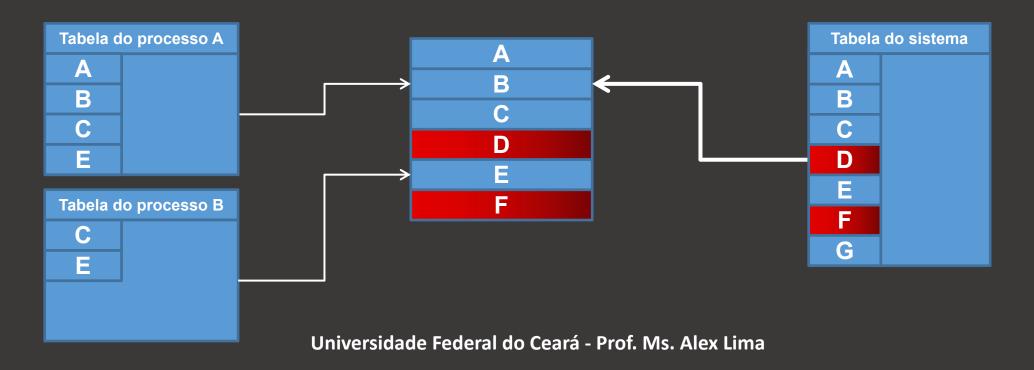
- Operações em arquivos
  - O sistema operacional pode fornecer chamadas de sistema para: criar, gravar, ler, reposicionar, apagar e truncar arquivos
  - Criando um arquivo
    - Aloca-se espaço para o arquivo no sistema de arquivos
    - Cria-se uma entrada para o novo arquivo no diretório
  - Gravando um arquivo
    - O sistema mantém um ponteiro de gravação onde a próxima gravação será feita
    - O ponteiro de gravação é atualizado sempre que ocorre uma escrita

- Operações em arquivos
  - Lendo um arquivo
    - O sistema mantém um ponteiro de leitura demarcado onde ocorrerá a próxima leitura dentro do arquivo. Após a leitura, o ponteiro deve ser atualizado
    - Normalmente o ponteiro de gravação e o ponteiro de leitura são mantidos pelos SO's como um ponteiro só denominado ponteiro de posição corrente.
  - Reposicionando dentro de um arquivo
    - O ponteiro de posição corrente é alterado para um determinado valor
    - Essa operação também é conhecida como busca (seek) de arquivo

- Operações em arquivos
  - Apagando um arquivo
    - Procura-se no diretório o arquivo pelo nome
    - Libera-se o espaço alocado ao arquivo para que possa ser utilizado por outros
    - Apaga-se a entrada do arquivo no diretório

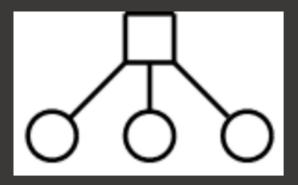
- Operações em arquivos
  - A maioria das operações envolve a busca do arquivo no diretório.
  - Para evitar uma busca constante, SO's possuem uma chamada de sistema open()
    - O SO mantém uma tabela de arquivos abertos contendo informações dos arquivos abertos
    - Quando uma operação em um arquivo é solicitada, o arquivo é especificado com um índice nessa tabela
    - Quando o arquivo não for mais necessário pelo processo, uma chamada de sistema close() remove a entrada do arquivo na tabela de arquivos abertos

- Operações em arquivos
  - Tabela de arquivos abertos
    - Arquivos podem ser utilizados por um ou mais processos.

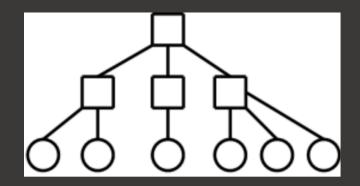


- Diretório é uma estrutura de dados que contém entradas associadas aos arquivos em que cada entrada armazena informações como localização física, nome, organização e demais atributos.
  - Esquemas mais comuns para definir a estrutura lógica de um diretório
    - ✓ Diretório de um nível
    - ✓ Diretório de dois níveis
    - ✓ Diretórios estruturados em árvore
    - ✓ Diretórios como estruturas de grafo acíclico

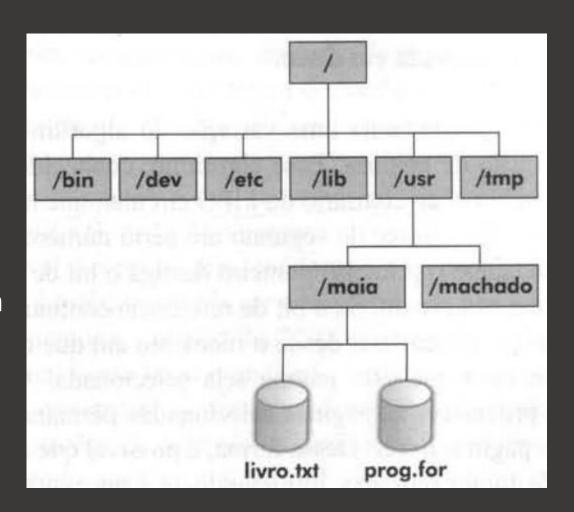
- Diretório de um nível
  - Um único diretório contendo todos os arquivos
  - Utilizado nos primeiros computadores
  - Vantagens
    - Simplicidade
    - Capacidade de localizar os arquivos rapidamente
  - Desvantagens
    - Limitação na escolha de nomes de arquivos
    - Arquivos de vários usuários no mesmo lugar
    - Falta de organização



- Diretório de dois níveis
  - Cada usuário tem seu próprio diretório de arquivos
    - UFD = User File Directory
  - Os diretórios de usuário são internos ao diretório de arquivos mestre
    - MFD = Master File Directory
  - Quando um usuário referencia um arquivo, apenas seu próprio UFD é pesquisado
    - Usuários diferentes podem ter arquivos com o mesmo nome.
    - Esta organização é considerada uma árvore de dois níveis.



- Diretório estruturado em árvore
  - Organização de diretórios como uma árvore.
  - Permite que o usuário criem seus próprios subdiretórios e organizem seus arquivos hierarquicamente.
  - Um bit em cada entrada do diretório define a entrada como arquivo (0) ou como subdiretório (1).



- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - O gerenciamento de espaço livre do disco utiliza estruturas de dados para manter o controle sobre quais blocos do disco estão livres e quais estão ocupados.

- As soluções clássicas são:
  - ✓ Mapa de bits
  - ✓ Lista encadeada
  - ✓ Tabela de blocos livres

- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - O espaço livre em disco pode ser gerenciado por uma tabela denominada Mapa de Bits (Bitmap).

- Na bitmap, cada bloco é representado por um bit.
  - Bit 1 indica que o bloco está ocupado.
  - Bit 2 indica que o bloco está livre.

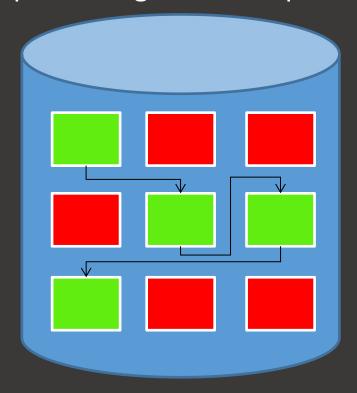
| Trilha | Blocos                |
|--------|-----------------------|
| 1      | 0101010101010101110   |
| 2      | 01010101101010111110  |
| 3      | 111110010101001101100 |
| 4      | 01000100100010001     |
| 5      | 1010101010101010101   |

- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - Uma lista encadeada pode ser usada para conectar os blocos livres no disco.

• Quando necessário, uma busca linear pode ser realizada para se encontrar espaços livres ou verificar se um dado espaço está ocupado.

• Esta solução apresenta menor custo de memória que o *bitmap*.

- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - O espaço livre em disco pode ser gerenciado por uma lista encadeada.

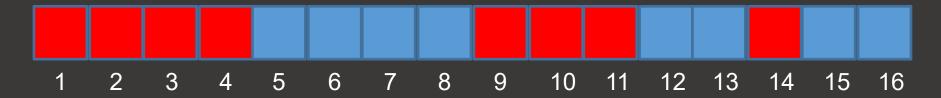


- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - Tabela de blocos livres
    - A tabela armazena uma entrada para cada segmento de blocos livres.
      - A tabela armazena o número do primeiro bloco do segmento

e o número de blocos livres.

| Bloco | Contador |  |
|-------|----------|--|
| 4     | 2        |  |
| 10    | 1        |  |
| 13    | 7        |  |
| 25    | 20       |  |
| 50    | 5        |  |

- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - Tabela de blocos livres

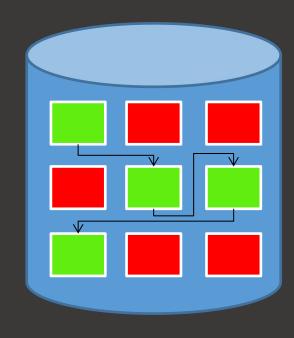


| Bloco | Contador |  |
|-------|----------|--|
| 5     | 4        |  |
| 12    | 2        |  |
| 15    | 2        |  |
|       |          |  |
|       |          |  |

• Gerenciamento de espaço livre em disco

| Trilha | Blocos                |
|--------|-----------------------|
| 1      | 01010101010101011110  |
| 2      | 010101011010101011110 |
| 3      | 111110010101001101100 |
| 4      | 010001001000100010001 |
| 5      | 1010101010101010101   |

Bitmap



Lista encadeada

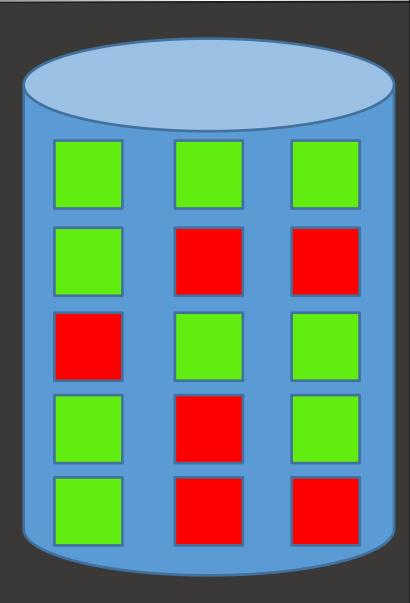
| Bloco | Contador |  |
|-------|----------|--|
| 5     | 4        |  |
| 12    | 2        |  |
| 15    | 2        |  |
|       |          |  |
|       |          |  |

Tabela de blocos livres

- Gerenciamento de alocação em disco
  - Assim como o gerenciamento do espaço livre, o gerenciamento do espaço alocado em disco é de fundamental importancia ao SO.
  - As principais técnicas de gerenciamento de espaço alocado são:
    - Alocação contígua
    - Alocação encadeada
    - Alocação indexada

- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação contígua
  - Os arquivos são alocados de forma contígua na memória externa.
  - O sistema localiza um arquivo por meio de uma tabela que contém o endereço do primeiro bloco e a sua extensão em blocos.

| Arquivo | Bloco | Extensão |
|---------|-------|----------|
| A.txt   | 4     | 3        |
| B.jpg   | 10    | 1        |
| C.mkv   | 13    | 2        |



- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação contígua
  - Política de alocação
    - First-fit Aloca no primeiro espaço livre disponível.
    - Best-fit Aloca no menor espaço livre capaz de armanzenar o arquivo.
    - Worst-fit Aloca no maior espaço livre disponível.

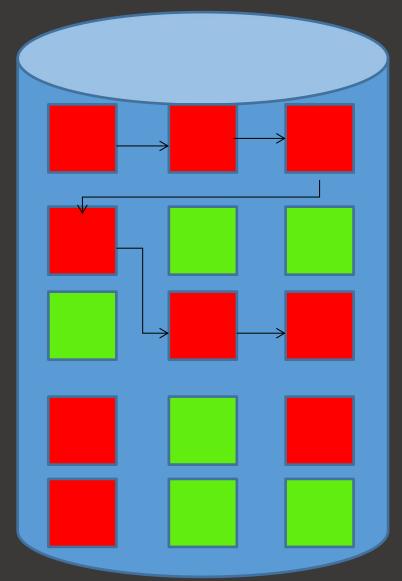
• Caso haja espaço livre suficiente para o arquivo, mas este não seja contíguo, o disco pode ser desfragmentado para reorganizar o espaço no disco.

- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação encadeada
  - Os arquivos são organizadoa como um conjunto de blocos conectados logicamente.

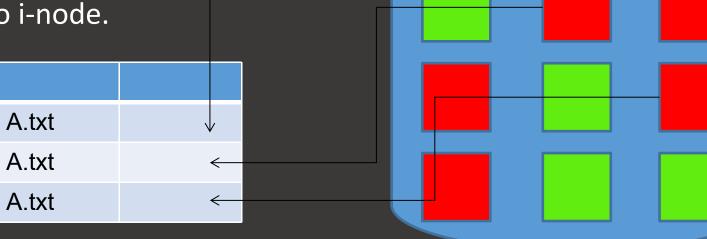
Cada bloco deve conter um ponteiro para o bloco seguinte.

- Do ponto de vista lógico, a fragmentação não gerar problema algum nesse sistema.
- Do ponto de vista físico, arquivos fragmentados geram perda de desempenho.

- Gerenciamento de alocação em disco
  - Alocação encadeada
    - A tabela usada na alocação contígua é substituída por ponteiros entre os blocos

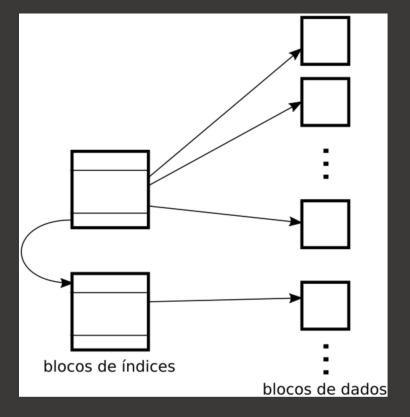


- Gerenciamento de espaço livre em disco
  - Alocação indexada
    - A proposta desta técnica é manter todos os segmentos de blocos do arquivo em uma estrutura chamada bloco de índice, também conhecido como i-node.

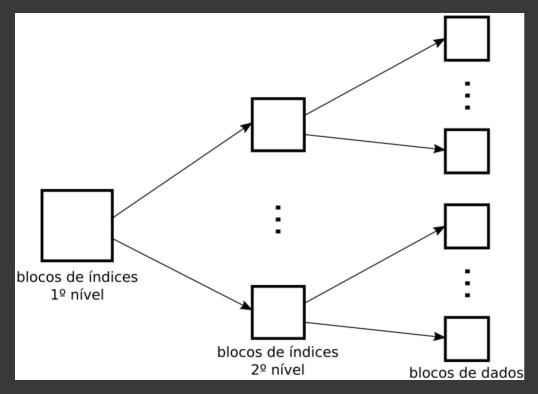


#### Sistemas Operacionais

- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação indexada
  - Solução 1 → Esquema encadeado

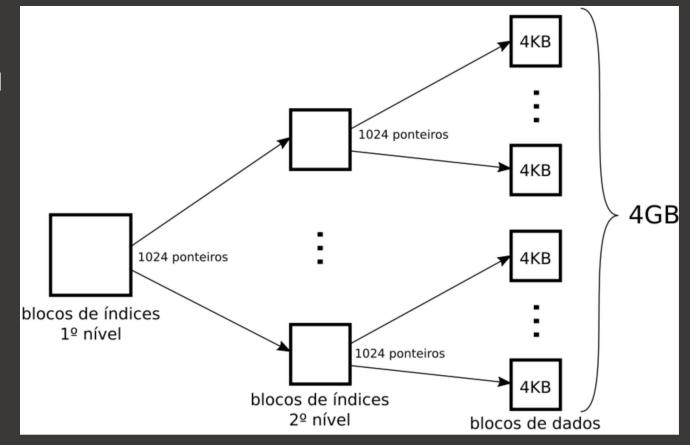


- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação indexada
  - Solução 2 → Esquema multinível



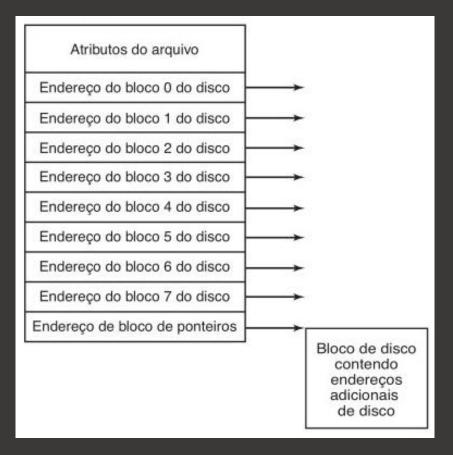
Universidade Federal do Ceará - Prof. Ms. Alex Lima

- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação indexada
  - Solução 2 → Esquema multinível



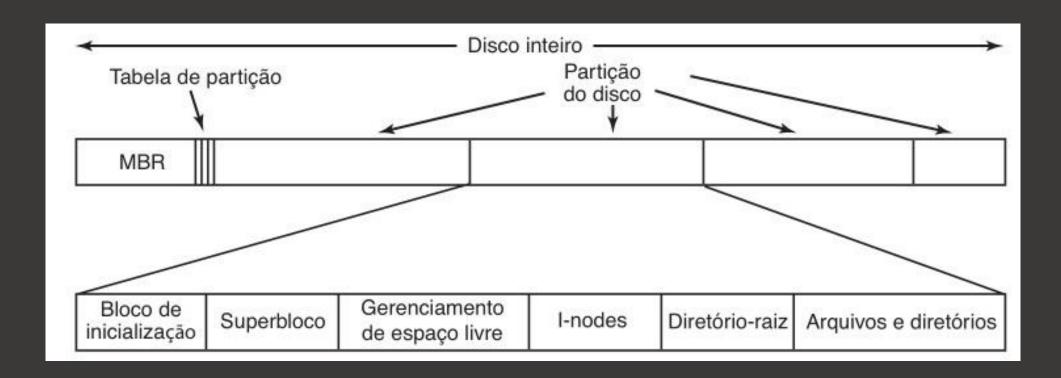
#### Sistemas Operacionais

- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação indexada
  - i-nodes de um nível



# Sistema de arquivos

• Esquema de um sistema de arquivos



#### Sistemas Operacionais

## **Atividade**

- Gerenciamento de alocação em disco
- Alocação contígua
  - Onde o arquivo A deve ser armazenado segundo cada política de alocação?