# unex

**Arquitetura de Computadores** 

Gerenciamento de arquivos

# Quem sou eu



Júlio César Andrade

Bacharel em Engenharia de Computação - UEFS Especialista em User Experience - UNIFACS Mestrando em Ciências da Computação - UEFS

# **Arquivos**

Arquivos podem ser vistos como recipientes que contêm dados ou como um grupo de registros correlatos.



#### **Arquivos**

- Os arquivos são implementados através da criação de uma estrutura de dados composta por registros.
- O descritor de arquivo é um registro que mantém informações sobre o arquivo, como posição de início e fim.



#### Arquivos e diretórios

As informações típicas (atributos) mantidos pelo sistema operacional são:

- 1. Nome do arquivo
- 2. Tamanho (bytes)
- 3. Data e hora da criação, do último acesso, da última modificação
- 4. Identificação do usuário que criou o arquivo
- 5. Listas de controle de acesso
- 6. Local do disco físico onde o conteúdo do arquivo foi colocado

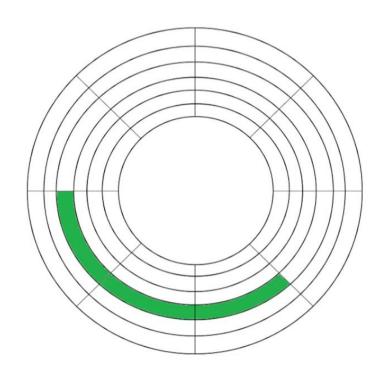
#### Alocação de arquivos

Existem alguns métodos que podem ser utilizados, tais como:

- 1. Alocação contígua
- 2. Alocação com Lista Ligada
- 3. Alocação com Lista Usando um Índice



Este é o esquema mais simples de alocação de arquivos, onde cada arquivo é armazenado no disco como um bloco contíguo de dados.



#### Por exemplo:

Em um disco com blocos de 1 KB, um pequeno arquivo de 20 KB seria armazenado em 20 blocos consecutivos.



#### **Principais Vantagens:**

**Simples implementação:** Controle de localização de arquivos no disco é feito por um único número (endereço do 1º bloco).

**Performance:** Leitura do disco é feita de uma vez para todo o bloco (arquivo), requerendo apenas um seek.



#### **Problemas:**

**Tamanho máximo conhecido:** Estratégia requer conhecimento prévio do tamanho máximo do arquivo durante a criação.

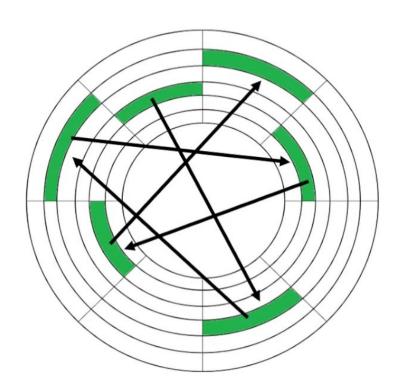
Fragmentação do disco: O esquema causa fragmentação, resultando em lacunas no disco ao remover arquivos, necessitando de compactação (custo alto).



# Alocação com Lista Ligada

Nesta estratégia de alocação, usamos uma lista ligada para indicar os espaços ocupados em disco pelo arquivo.

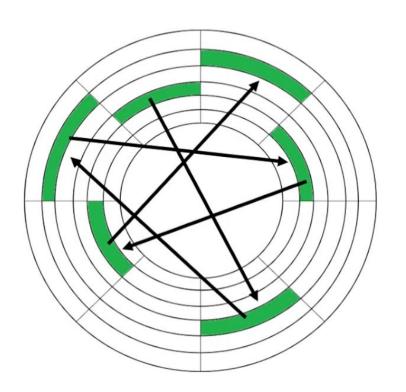
Não é mais necessário que o arquivo seja armazenado em posições contíguas do disco.



# Alocação com Lista Ligada

#### Como funciona?

A primeira palavra de cada bloco é usada com um ponteiro para o próximo bloco e o restante do bloco é usado para armazenar as informações (dados) do arquivo.



#### **Principais Vantagens:**

Ausência de fragmentação externa: Não há perda de espaço devido à fragmentação externa.

Flexibilidade de bloco: Qualquer bloco disponível pode ser utilizado, permitindo que os arquivos cresçam indefinidamente enquanto houver espaço no disco.

Estrutura de diretório eficiente: A entrada do diretório só precisa armazenar o endereço do 1º bloco do arquivo, com cada bloco contendo um ponteiro para o próximo bloco do arquivo.



#### **Desvantagens**

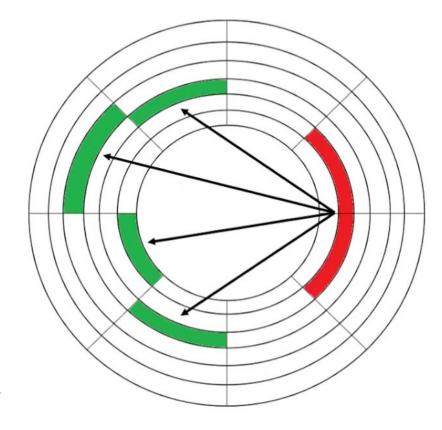
Acesso randômico lento: A necessidade de percorrer a lista torna o acesso randômico lento.

Complexidade na implementação: A implementação deste método de alocação é mais complicada.



# Alocação com Lista Usando um Índice

- Resolve o problema de "ponteiros" esparramados pelo disco causado pela alocação encadeada.
- Mantém, por arquivo, um índice de blocos que o compõe.
- O índice é armazenado em um bloco do disco.
- O diretório possui um ponteiro para o bloco que contém o índice associado a um arquivo específico.



- Tabela
- Arquivos na memória

#### **Vantagens**

Elimina desvantagens da alocação com lista ligada.

Remove ponteiros de cada bloco, colocando-os em uma tabela ou índice na memória.

Acesso randômico, mas implementação mais simples em comparação com a lista ligada.



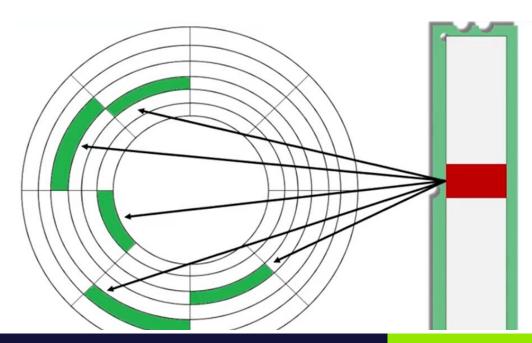
#### **Desvantagens**

A tabela também deve estar na memória o tempo todo, o que implica em utilização de espaço de memória.



#### Alocação por lista usando índice

Retira os ponteiros dos blocos e coloca em um índice na memória principal.



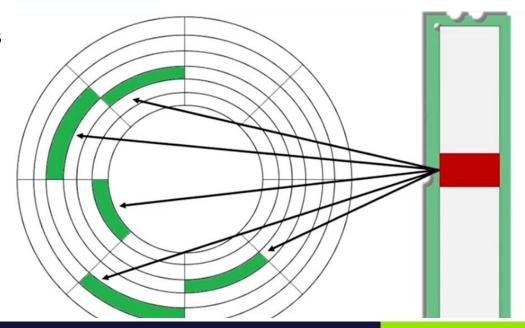
# Alocação por lista usando índice

#### Vantagens:

Ganha mais velocidade em termos de acesso

#### **Desvantagem:**

A tabela deve estar sempre na memória principal.



#### Sistemas de arquivo

Sistema de arquivo (file system) é um conjunto de regras e estruturas usadas para organizar, gerenciar e armazenar informações em HDDs, módulos SSDs, pen drives e cartões de memória.

São essas regras que determinam como os dados serão gravados no dispositivo de armazenamento.

#### Sistema de arquivo XFS:

- Projetado para sistemas Unix e Linux.
- Padrão em algumas distribuições Linux desde 2014.
- Desenvolvido em 64 bits, compatível com sistemas de 32 bits.
- Reconhecido como um sistema de arquivos de alto desempenho.



# Sistema de arquivo HFS:

- Desenvolvido pela Apple para sistemas Mac OS.
- Originalmente usado no Mac OS Standard e no Mac OS Extended.
- Substituído pelo APFS (Apple File System) em sistemas mais recentes.



# Sistema de arquivo APFS:

- Desenvolvido pela Apple para substituir o HFS+.
- Otimizado para eficiência de espaço e suporte a metadados avançados.
- Inclui criptografia integrada e permite a criação de snapshots.
- Projetado para melhor desempenho em dispositivos de armazenamento flash.
- Compatível com múltiplas plataformas da Apple, como macOS, iOS, watchOS e tvOS.



#### Sistema de arquivo EXT3

- Uma das extensões do sistema de arquivos EXT para Linux.
- Sucessor do EXT2 e predecessor do EXT4.
- Suporta journaling para maior segurança e recuperação de falhas.
- Exemplo: Amplamente usado em distribuições Linux mais antigas.



#### Sistema de arquivo FAT32

Sistema de arquivo FAT de 32 bits.

Suporta arquivos de até 4 GB.

Amplamente utilizado em dispositivos removíveis.

Exemplo: Comum em pen drives e cartões de memória.



#### Sistema de arquivo NTFS:

- Padrão no sistema operacional Microsoft Windows.
- Aceita volumes de até 2 TB.
- Suporta tamanho de arquivo limitado apenas pelo volume.
- Reconhecido por sua segurança e facilita a recuperação de erros com maior facilidade.



# **Journaling**

Técnica utilizada para melhorar a integridade do sistema de arquivos em caso de falhas ou interrupções inesperadas.

#### Processo de Journaling:

- Mantém um registro (journal) das operações a serem realizadas antes de efetivamente aplicá-las ao sistema de arquivos.
- As alterações no sistema de arquivos são agrupadas em transações.
- Uma transação é considerada atômica, o que significa que é tratada como uma operação única e completa.

# Processo de Journaling:

- Quando uma operação é solicitada (por exemplo, gravação de arquivo), a operação é registrada no journal antes de ser executada no sistema de arquivos.
- Em caso de falha (como queda de energia),
  o sistema pode reconstruir o estado
  consistente do sistema de arquivos usando o
  journal.

#### Processo de Journaling

#### Vantagens:

Minimiza a possibilidade de corrupção de dados.

Facilita a recuperação do sistema para um estado coerente após falhas.

#### **Desvantagem:**

Pode haver um leve overhead de desempenho devido à gravação adicional no journal, mas é considerado um compromisso aceitável para melhorar a robustez do sistema.

#### **Bibliografia**

SILBERSCHATZ, A. & GAGNE, G. & GALVIN, P. B. **Fundamentos de Sistemas Operacionais.** Rio de Janeiro, 2004.

TANENBAUM, A.S. **Sistemas Operacionais Modernos**. 2ª.ed. São Paulo, 2009.

