

Curso de

# **Sistemas Operacionais**

## **Gerenciamento de Arquivos Parte 2**

**Prof. Dr. Robson Siscoutto**

**e-mail: [robson@unoeste.br](mailto:robson@unoeste.br)**

# Sistemas Operacionais

## Gerenciamento de Arquivos

---

- **Introdução;**
- **Arquivos;**
- **Diretórios;**
- **Implementação do Sistema de Arquivos:**
  - **Implementação de Arquivos;**
  - **Implementação de Diretórios;**
  - **Arquivos Compartilhado;**
  - **Gerenciamento de Espaço em Disco**
  - **Monitoração dos Blocos Livres**
  - **Desempenho do Sistema de Arquivos**
  - **Sistema de arquivos LOG Estruturado**
  - **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

# **Gerenciamento de Arquivos**

## **Implementação do Sistema de Arquivos**

---

### **Implementação de Diretórios**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Implementação de Diretórios:**
  - Quando um arquivo é aberto:
    - S.O. usa o nome do caminho fornecido pelo usuário para localizar a entrada do diretório;
    - A entrada do diretório fornece:
      - informações necessárias para encontrar os blocos de disco;
        - Dependo do sistema:
          1. pode ser o endereço do disco de todo o arquivo (alocação contígua);
          2. O número do primeiro bloco (lista encadeadas);
          3. O número do i-node (Linux/Unix);

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Implementação de Diretórios:**
  - Onde manter os atributos dos arquivos:
    - **Alternativa óbvia:**
      - **Armazenamento direto** na entrada do diretório;
      - **Exemplo:** diretório formato por:
        - uma lista de entradas de tamanho fixo, um por arquivo, contendo um nome de arquivo (8.3)
        - uma estrutura de atributos do arquivo
        - um ou mais endereços de disco indicando onde os blocos de disco estão;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Implementação de Diretórios:**

- Onde manter os atributos dos arquivos:

- (a) Um simples diretório – MSDOS e WINDOWS

- entradas de tamanho fixo

- endereços de disco e atributos na entrada de diretório

- (b) Diretório no qual cada entrada se refere a um i-node - Linux/Unix

Nome do Arquivo

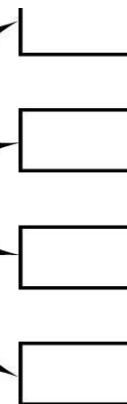
games	attributes
mail	attributes
news	attributes
work	attributes

(a)

Nome do Arquivo End. I-node

games	
mail	
news	
work	

(b)



Data structure  
containing the  
attributes

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Implementação de Diretórios:**
  - **Entradas (nomes) de Tamanhos Variados**
    - **Duas soluções:**
      - Primeira Solução: **em linhas:**

Entry for one file

File 1 entry length			
File 1 attributes			
p	r	o	j
e	c	t	-
b	u	d	g
e	t	☒	
File 2 entry length			
File 2 attributes			
p	e	r	s
o	n	n	e
l	☒		
File 3 entry length			
File 3 attributes			
f	o	o	☒
⋮			

(a)

- cabeçalho tem uma **parte fixa**: tamanho da entrada, nome do proprietário, horário de criação, proteção e ....
- **Seguida pelo nome do arquivo** de tamanho indeterminado, finalizado por um caractere especial;
- **Desvantagem**: lacuna de tamanho variado no diretório, podendo não caber um novo arquivo;
- **Solução**: compactação do diretório, pois ele está na memória;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Implementação de Diretórios:**

- **Entradas de Tamanhos Variados** (Nomes de tamanho variado)

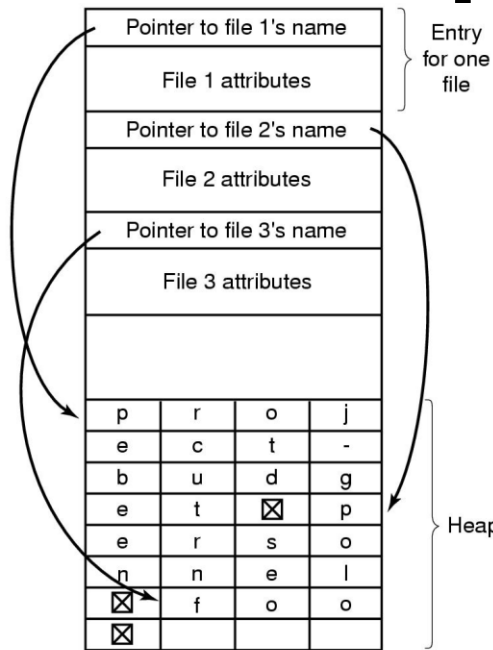
- Segunda Solução:

- Entradas de tamanho fixo e juntar nomes dos arquivos em uma área temporária (*heap*) no final do diretório;

Vantagem:

- não lacunas e sempre caberá um novo arquivo;
- Não é necessário completar os nomes com caracteres especiais

Utilização de algoritmos de tabela *hash* para agilizar o processamento de busca





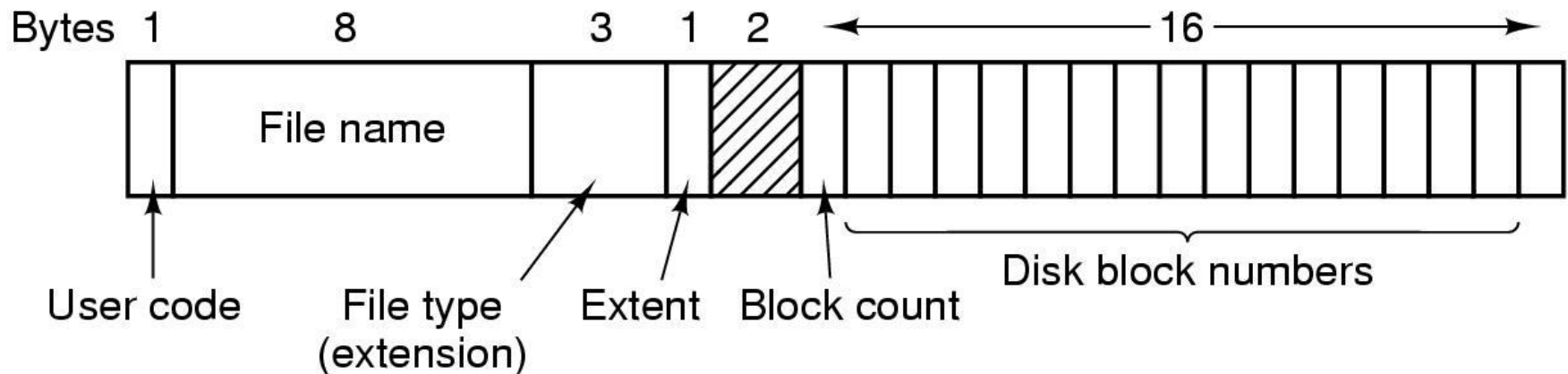
# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Implementação de Diretórios:**

- Exemplo CP/M

- Só existe um diretório com todos os arquivos:
- Cada entrada possui os numero dos blocos no disco;



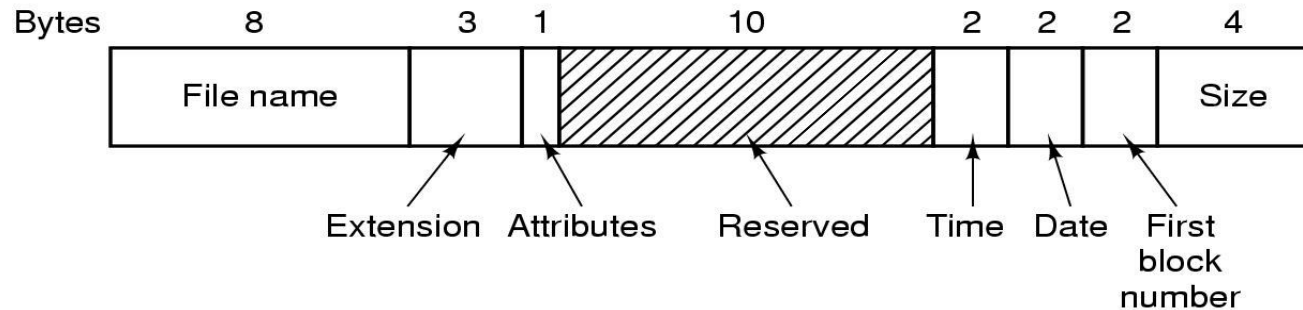
# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Implementação de Diretórios:**

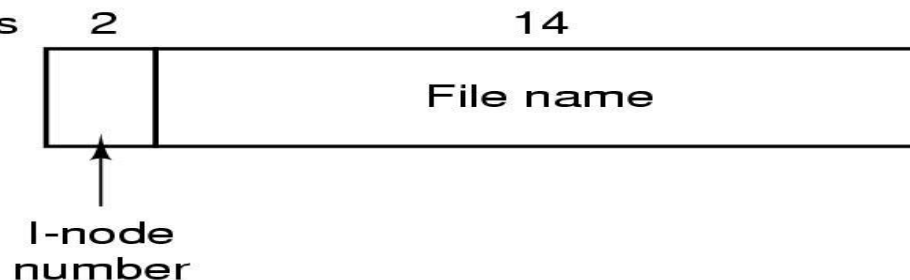
- Exemplo DOS

- utiliza alocação com lista ligada usando tabela na memória principal;



- Exemplo Linux/Unix

- cada entrada no diretório é formada pelo nome do arquivo e seu numero de i-node (localizado num endereço fixo no disco);



# **Gerenciamento de Arquivos**

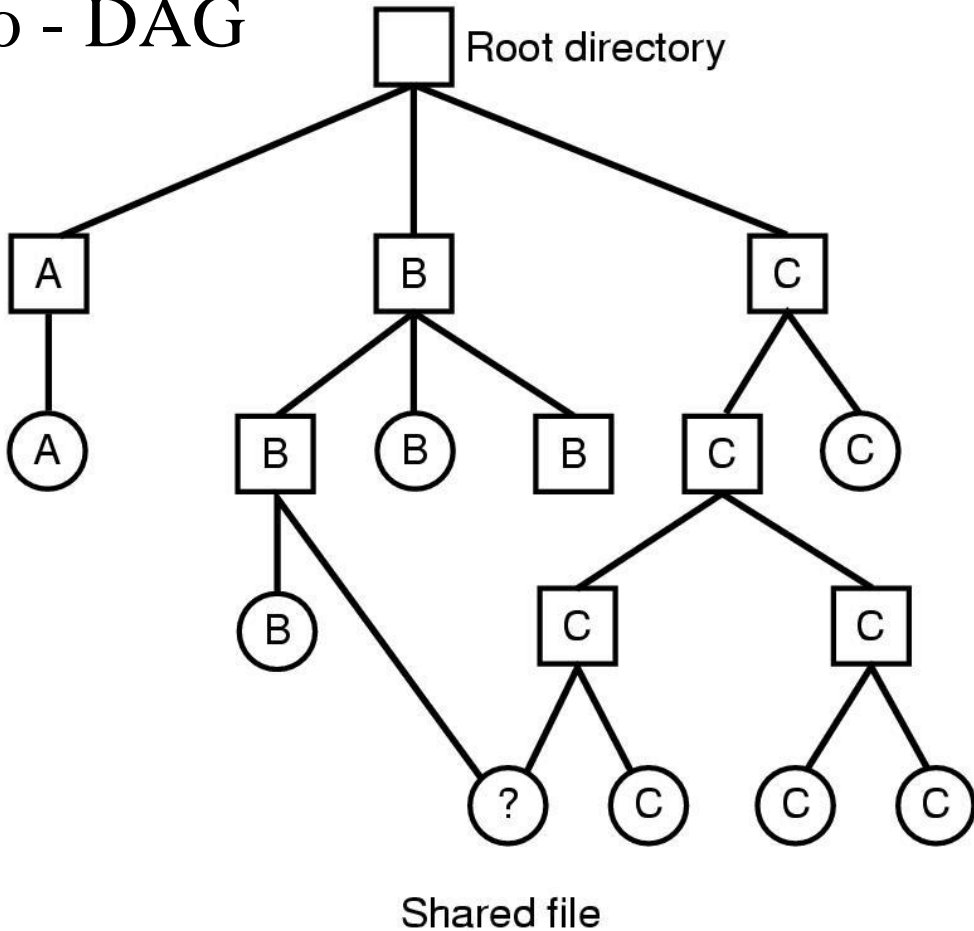
## **Implementação do Sistema de Arquivos**

---

### **Arquivos Compartilhados**

# Arquivo Compartilhado

- Por meio de **links físicos**;
  - Grafo cíclico Orientado - DAG



# Gerenciamento de Arquivos

## Arquivo Compartilhado

---

- **Problema:**

- Se os diretórios contiverem realmente os endereços de disco: deve ser feita uma copia dos endereços do disco de A para o outro diretório de B;
- Se B adicionar blocos, apenas a tabela de diretório do usuário que fez a adição conterà os novos blocos;
- Não sendo visível ao outro usuário A;

- **Solução:** Duas maneiras:

- (1ª) os blocos são relacionados em uma pequena estrutura de dados associado com o arquivo e todo mundo aponta (**link Físico**);
- (2ª) criar um **link simbólico** (Atalho)

# Gerenciamento de Arquivos

## Arquivo Compartilhado

---

- **(1ª) Solução: link Físico ou Hard Link:**
  - os blocos são relacionados em uma pequena estrutura de dados associado com o arquivo
    - Os diretórios apontam apenas para a pequena estrutura de dados;
    - estratégia utilizada pelo Linux/Unix
      - estrutura de dados : i-node
  - **Problema:**
    - A criação de uma ligação não altera a propriedade, só aumento o contador de ligações
    - Se o dono apagar o arquivo e zerar o i-node, B fica com ponteiro errado;

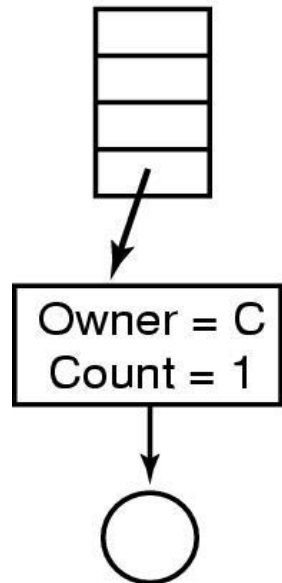
# Gerenciamento de Arquivos

## Arquivo Compartilhado

---

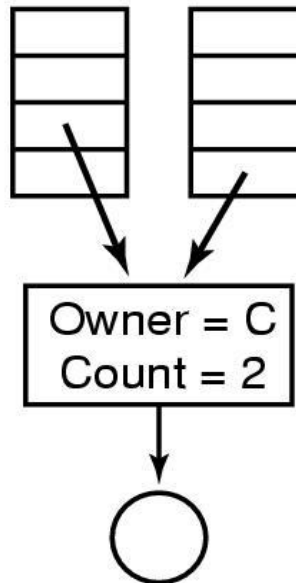
- **Arquivo Compartilhado:**

C's directory



(a)

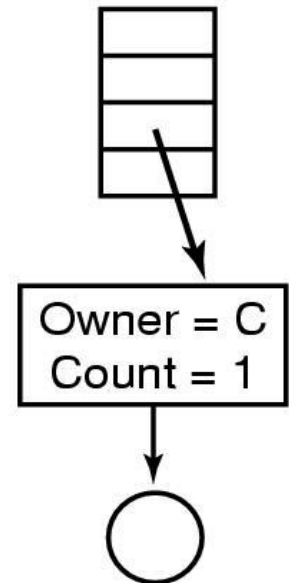
B's directory



(b)

C's directory

B's directory



(c)

- **(a) Situação antes da ligação;**
- **(b) Situação após ligação;**
- **(c) Depois do proprietário remover o arquivo;**

# Gerenciamento de Arquivos

## Arquivo Compartilhado

---

### Criando Hard Links (SVC)

```
#include <sys/unistd.h>

int link (const char *path1, const char *path2);
    // Cria um hard link (path2 -> path1)
int unlink (const char *path1, const char *path2);
    // Apaga um hard link
```

- Exemplo: criando um hard link

```
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
...
    if (link("/dirA/name1", "/dirB/name2") == -1)
        perror("Failed to make a new link in /dirB");
...
```

```
ln /dirA/name1 /dirB/name2
```



# Gerenciamento de Arquivos

## Arquivo Compartilhado

---

- **(2ª) Link Simbólico**

- cria-se um arquivo que contem apenas o caminho do arquivo ao qual ele está ligado;
- Somente o verdadeiro proprietário tem um ponteiro para i-node;
  - usuário tem apenas o caminho para o arquivo;
- arquivo destruído, falha no acesso;
- Desvantagem:
  - numero excessivo de acesso a disco para resolver o caminho;

# Gerenciamento de Arquivos

## Arquivo Compartilhado

### Hard Link

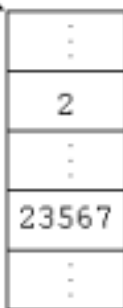
directory entry in /dirA

inode	name
12345	name1

directory entry in /dirB

inode	name
12345	name2

inode 12345



block 23567

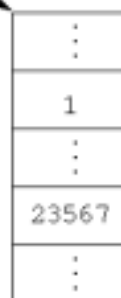
"This is the  
text in the  
file."

### Soft Link

directory entry in /dirA

inode	name
12345	name1

inode 12345



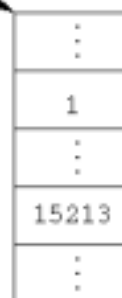
block 23567

"This is the  
text in the  
file."

directory entry in /dirB

inode	name
13579	name2

inode 13579



block 15213

"/dirA/name1"

# **Gerenciamento de Arquivos**

## **Implementação do Sistema de Arquivos**

---

### **Gerenciamento de Espaço em Disco**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Gerenciamento de Espaço em Disco:**
  - Duas Estratégias gerais para armazenar um arquivo:
    1. **Alocar os seus  $n$  bytes consecutivos** de espaço em disco;
    2. **O arquivo é dividido em vários blocos** (não necessariamente), de tamanho fixo, contíguos ou não.
      - Mais utilizados pelos S.O.

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Gerenciamento de Espaço em Disco:**
  - **Tamanho do Bloco**
    - **Unidade de alocação grande:**
      - desperdício de espaço interno do bloco;
    - **Unidade de alocação pequena**
      - significa que cada arquivo será formado por vários blocos;
      - Ler cada bloco requer em geral uma busca e um atraso rotacional;
        - Leitura lenta;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Gerenciamento de Espaço em Disco:**
  - **Tamanho do Bloco**
    - **Linux/Unix:**
      - Usa-se em geral tamanho de bloco
        - 1 KB -> 2KB -> 4KB
    - **WINDOWS**
      - Usa-se qualquer potência de 2 entre 512 bytes e 32 KB
      - o tamanho do disco influencia diretamente:
        - o numero máximo de blocos em uma partição de disco é de  $2^{16}$ , o que força grandes blocos em grandes discos;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

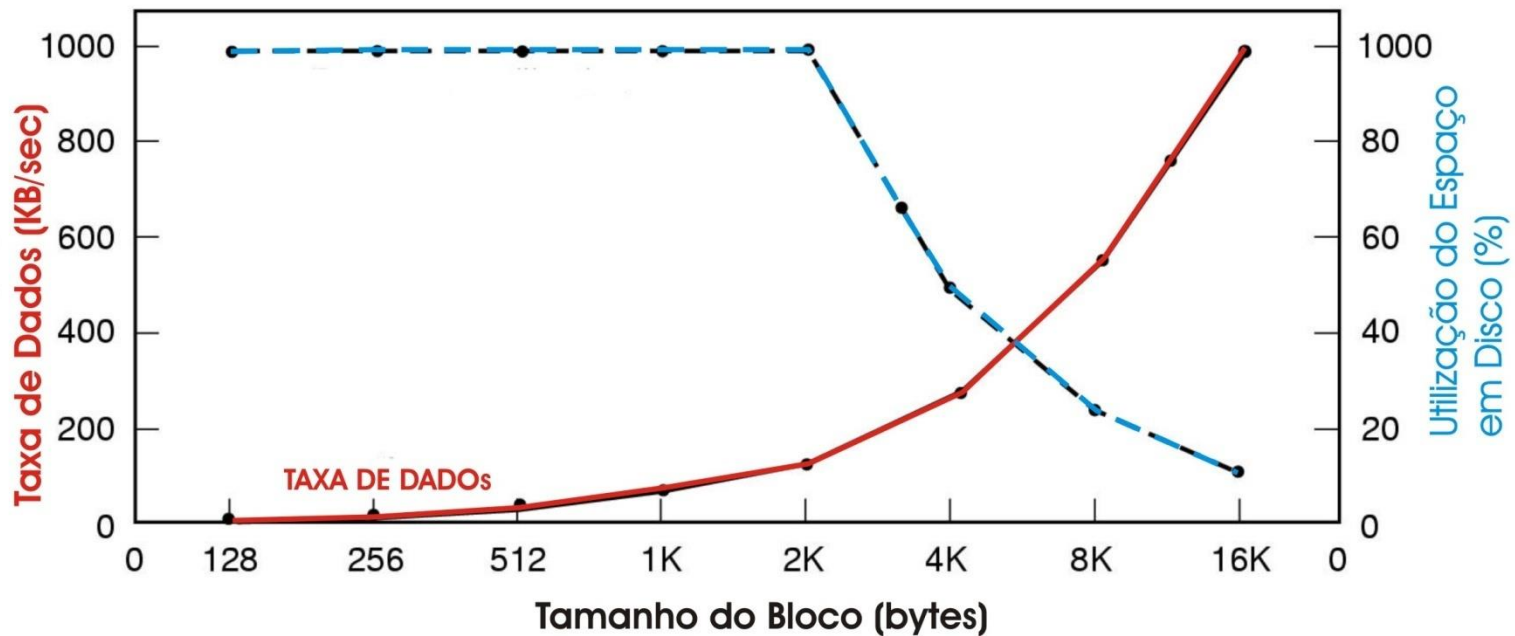
---

- **Gerenciamento de Espaço em Disco:**
  - **Tamanho do Bloco:**
    - $\text{Tempo de acesso} = \text{tempo de posicionamento} + \text{tempo de atraso rotacional} + \text{tempo de leitura}$
    - Pequenos blocos são ruins para o desempenho, mas bons para a ocupação do espaço em disco;
      - Não há desperdício de espaço em disco
    - Grandes blocos são bons para o desempenho, mas ruins para ocupação do espaço em disco;
      - Desperdício interno dos blocos

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Gerenciamento de Espaço em Disco:**



- **Curva Contínua:** mostra a taxa de dados do disco;
- **Curva tracejada:** revela a eficiência de ocupação do disco;
- **Todos os arquivos são de 2 KB.**



# **Gerenciamento de Arquivos**

## **Implementação do Sistema de Arquivos**

---

### **Monitoração dos Blocos Livres**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

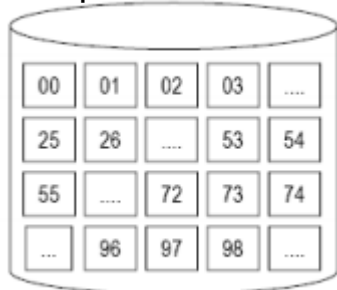
- **Monitoração dos Blocos Livres:**
  - **Dois métodos amplamente utilizados:**
    - (a) Mantendo os blocos livre em uma Lista Ligada
    - (b) Mapa bits

- **(a) Lista Ligada:**

- lista encadeada de blocos, com cada bloco contendo tantos blocos livres quantos couberem nele;

- Exemplo: com um bloco = 1 KB e com blocos de disco de 32 bits, cada bloco na lista de blocos livres contém os números de 256 blocos livres;

Ambos os métodos consideram que os blocos são numerados sequencialmente

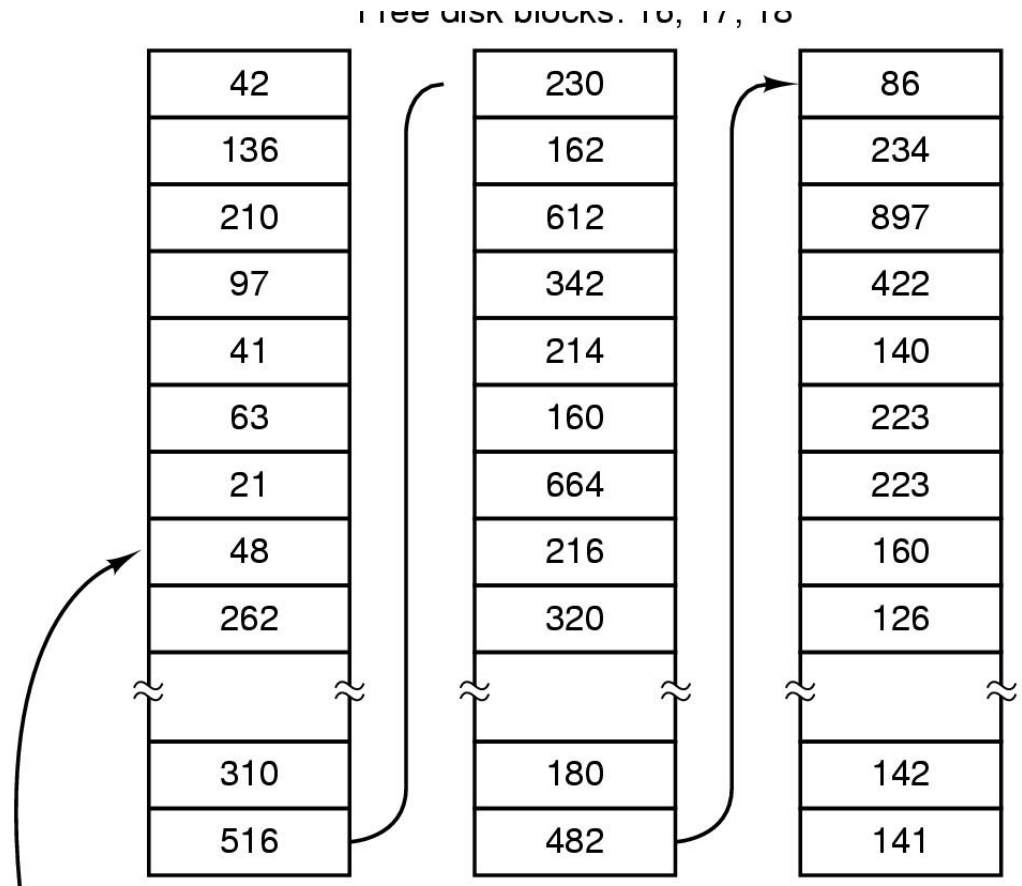


# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Monitoração dos Blocos Livres:**

- **Lista Ligada**



A 1-KB disk block can hold 256  
32-bit disk block numbers

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Monitoração dos Blocos Livres:**
  - Quando usa lista ligada de livres:
    - Manter somente um bloco de ponteiros para blocos livres na memória;
    - Quando um arquivo é criado, os blocos necessários são retirados do bloco de ponteiros;
    - Quando esse bloco se esgota, um novo bloco de ponteiros é lido do disco;
    - Quando um arquivo é removido, seus blocos liberados são incluídos no bloco de ponteiros
      - Quando cheios são escritos no disco;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

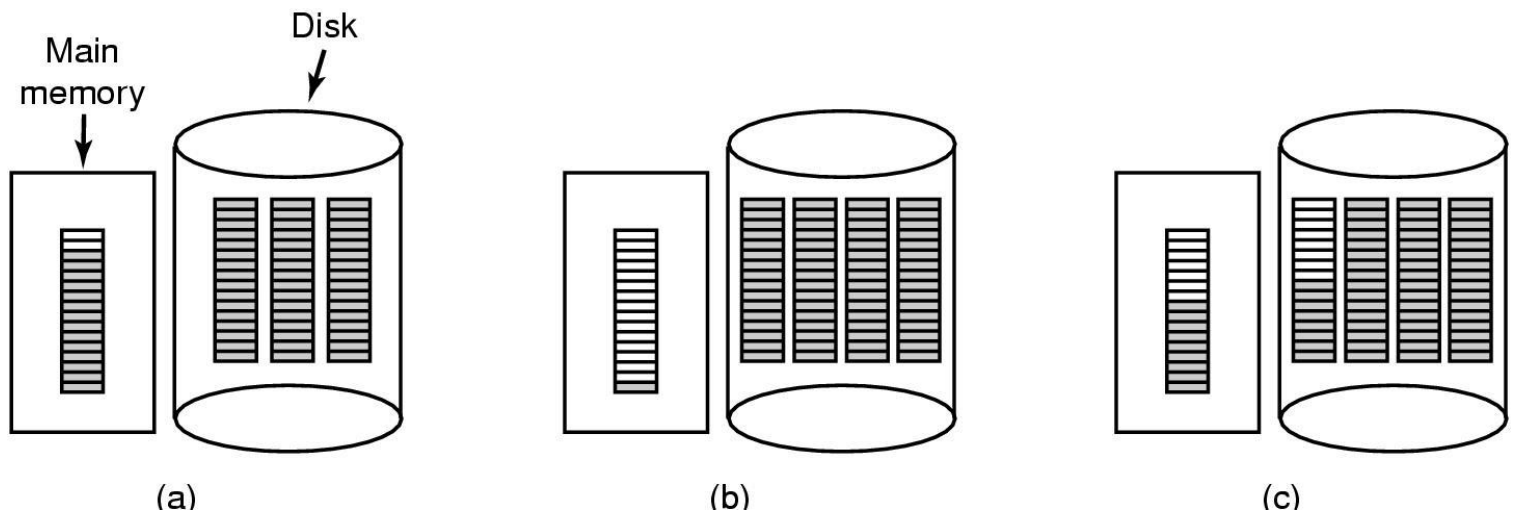
---

- **Monitoração dos Blocos Livres:**
  - Quando usa lista ligada de livres:
    - Manter somente um bloco de ponteiros para blocos livres na memória;
    - **Desvantagens:**
      - Número de E/S saída é alto quando o bloco está quase cheio;
      - enche o bloco, escreve no disco;
      - se precisar de blocos, lê do disco;
      - exemplos de remover ou adicionar 3 blocos:
      - transição entre a figura (a) e (b) seguinte:

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Monitoração dos Blocos Livres:**
  - Quando usa lista ligada de livres:
    - Manter somente um bloco de ponteiros para blocos livres na memória;
    - **Solução:** repartir o bloco de ponteiros cheio ao meio, mantendo um bloco cheio pela metade; (a)  $\leftrightarrow$  (c)



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Monitoração dos Blocos Livres:**

- **Dois métodos amplamente utilizados:**

- (a) Mantendo os blocos livre em uma Lista Ligada
    - (b) Mapa bits

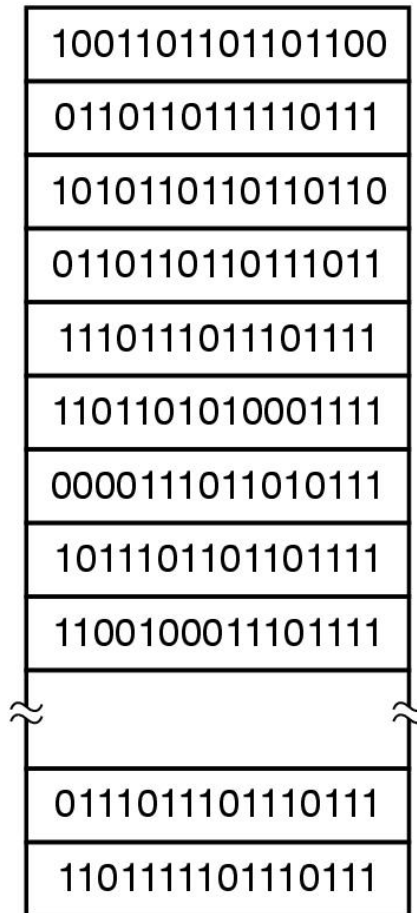
- **(b) Mapa de Bits**

- um disco com  $n$  blocos requer um mapa de  $n$  bits;
    - blocos representados por 1 (livre) ou 0 (alocado);
    - Ocupa menos espaço que as lista ligadas, pois usa apenas 1 bit por bloco, enquanto a lista usa 32 bits por bloco;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Monitoração dos Blocos Livres:**



A bitmap



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Monitoração dos Blocos Livres:**

- Com mapas de bits também é possível manter um bloco de memória e usar o disco somente quando o bloco estiver cheio ou vazio;

- Vantagem:

- alocações em um bloco único de mapa de bits faz com que os blocos de disco fiquem próximos uns dos outros;

- minimizando os movimentos dos braços de disco;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Monitoração dos Blocos Livres:**

- **Quotas do disco por usuários:**

- Quando o usuário abre um arquivo:

- Tabela de Arquivos Abertos na RAM;

- Colocados os Atributos e Endereços do Disco;

- Tabela de Registro de Cotas para cada usuário

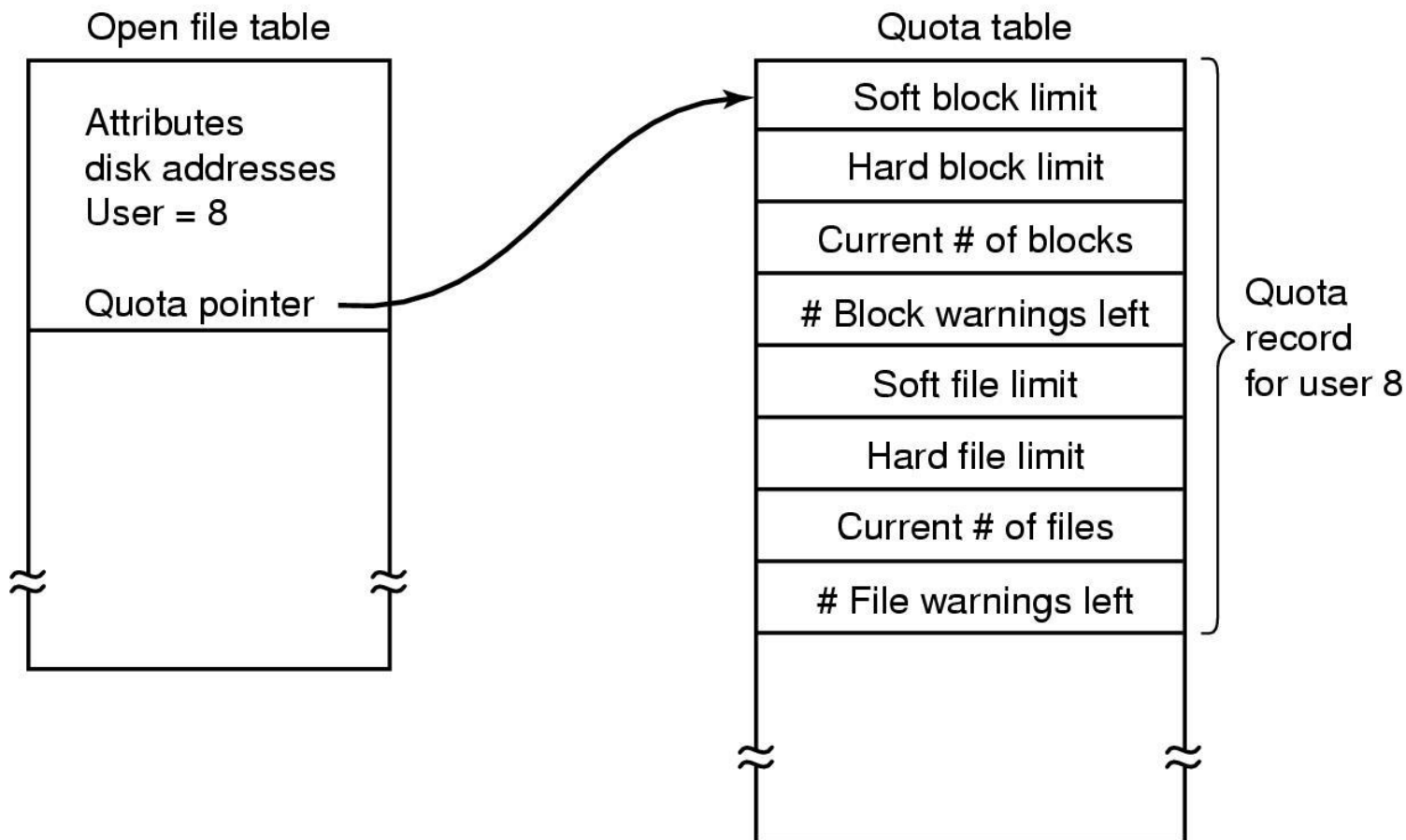
- Extraída de um arquivos de cotas em disco;

- Toda vez que um bloco é adicionado a um arquivo, o nº total de blocos é incrementado

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- Monitoração dos Blocos Livres:**



- Quotas do disco por usuários**

# **Gerenciamento de Arquivos**

## **Implementação do Sistema de Arquivos**

---

### **Desempenho do Sistema de Arquivos**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**

- **CACHE DE BLOCOS ou DE BUFFER:**

- Coleção de blocos mantidos em memória para fins de desempenho;

- Algoritmo básico:

- Verifica se o bloco está na cache a cada requisição;

- Se estiver, requisição aceita sem acesso a disco;

- Se não estiver, bloco será lido do disco para a cache;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**

- **CACHE DE BLOCOS ou DE BUFFER:**

- **Operação da Cache:**

- Mapear o dispositivo e o endereço de disco em uma **tabela HASH**;
      - Todos os blocos com o mesmo valor HASH (colisões) são encadeados em lista duplamente ligada;
      - Se a cache estiver cheia, algum bloco deve ser removido para que um novo bloco possa entrar;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**

- **CACHE DE BLOCOS ou DE BUFFER:**

- **Operação da Cache:**

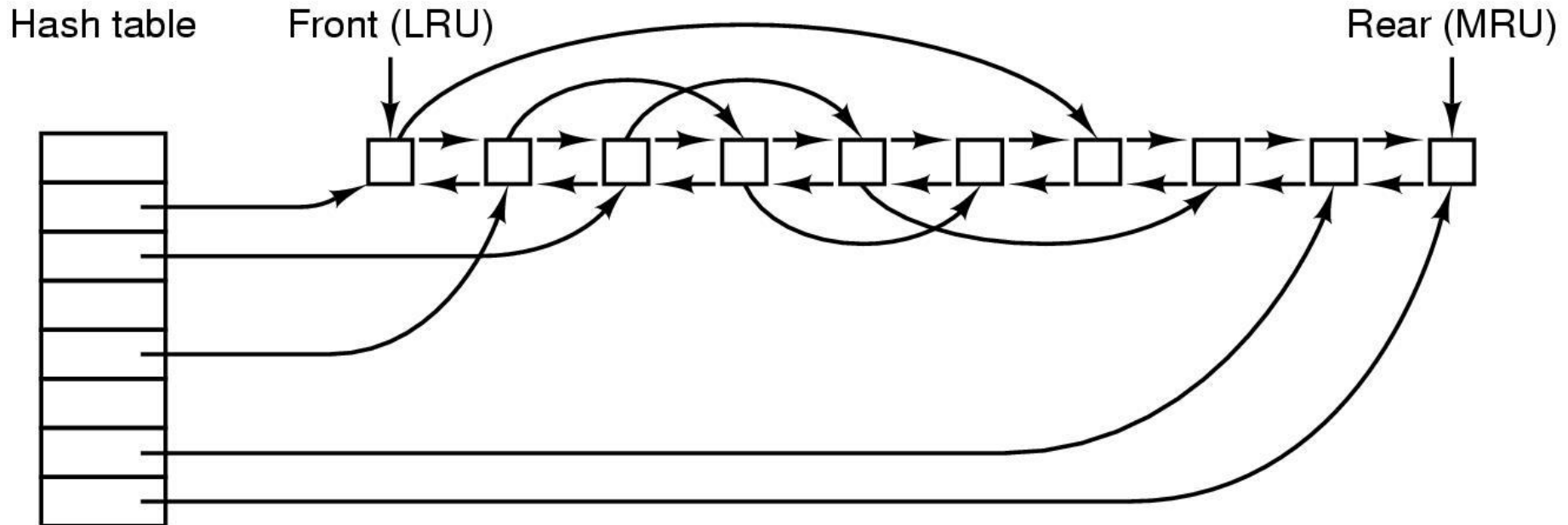
- Além da lista ligada de blocos com o mesmo valor HASH,
      - Existe uma lista duplamente encadeada ligando todos os blocos pela ordem de uso:
        - Início: blocos menos recentemente usados
        - Fim: blocos mais recentemente usados

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**
  - **CACHE DE BLOCOS ou DE BUFFER:**





# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**

- **CACHE DE BLOCOS ou DE BUFFER:**

- Medida para manter a integridade do arquivo:

- Os S.O. utilizam duas táticas:

- **Linux/Unix** – Chamada SYNC: obriga a escrita de todos os blocos modificados (a cada 30 s);

- **WINDOWS:** escreve o bloco modificado imediatamente – técnica conhecida como *caches de escrita direta*.

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**

- **LEITURA ANTECIPADA DE BLOCOS**

- **Leitura Seqüencial** do arquivo:

- Se o bloco K for lido, provoca a leitura do bloco  $k+1$ ;
      - Fica na esperança que vai ser utilizado;

- **Arquivos Aleatórios**

- Não funciona;
    - Uma idéia: monitorar os padrões de acesso de cada arquivo aberto;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Desempenho do Sistema de Arquivos**

- **REDUÇÃO DO MOVIMENTO DO BRAÇO DO DISCO**

- colocar os blocos sujeitos a mais acesso em seqüência, próximos uns dos outros, preferencialmente no mesmo cilindro;

- utilizar mapas de bits de blocos livres fica mais fácil determinar blocos livres próximos;

- a utilização de lista ligadas de blocos livres por ser utilizada realizando agrupamentos de blocos livres consecutivos.

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

**Sistema de arquivos LOG Estruturado  
LFS**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Sistema de arquivos LOG Estruturado - LFS**
  - Estrutura do disco como um LOG;
  - Todas as escritas pendentes:
    - são coletadas em um único segmento
    - e escritas no disco como um único segmento contínuo no final do log;
  - Um segmento pode conter:
    - i-node, blocos de diretório e blocos de dados
    - No início do segmento existe um resumo do segmento;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Sistema de arquivos LOG Estruturado - LFS**
  - **Diferença com o Linux/Unix:**
    - Linux/Unix – i-nodes no **início do disco**: posição fixa;
    - LFS: **espalhados no disco**;
      - utiliza mapa de i-nodes, indexados pelo i-número;
      - mapa mantido em disco e em memória (mais recentes);
    - Utiliza uma **Thread limpador** para varrer os logs e compactá-los;
    - **Desempenho:**
      - melhor que o Linux/Unix para pequenas escritas;
      - Grandes leituras e escritas é tão bom quanto ou até superior;

# **Gerenciamento de Arquivos**

## **Implementação do Sistema de Arquivos**

---

### **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **CD-ROM – ISO 9660**

- Não existe cilindros concêntricos com nos HDs;
    - Ao invés disso, espiral continua com bits seqüências.
      - bits divididos em blocos lógicos ou setores lógicos de 2352 bytes;
        - Parte líquida de 2048 bytes;



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **CD-ROM – ISO 9660 – Organização**

- começa com 16 blocos livres não definidos:  
colocar um programa de boot, p.ex.

- depois, 1 bloco contendo o **descriptor de volume primário**:

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **CD-ROM – ISO 9660 – Organização**

- depois, 1 bloco contendo o **descriptor de volume primário**:

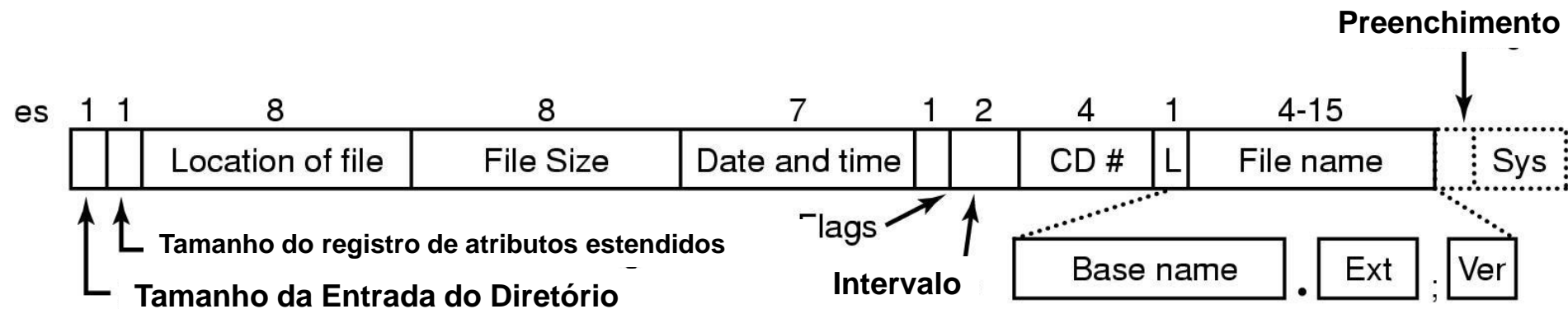
- identificador do sistema – 32 bytes
      - identificador do volume – 32 bytes
      - identificador do editor – 128 bytes
      - identificador do preparador dos dados – 128 bytes
      - nome de três arquivos: resumo, notificação e direitos autorais e informações bibliográficas;
      - entrada de diretório raiz no CD-ROM
        - a partir daí o sistema de arquivos pode ser localizado;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- Exemplos de Sistemas de Arquivos

- CD-ROM – ISO 9660 – Entrada de Diretório



- L = tamanho do nome

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **CD-ROM – ISO 9660 – Entrada de Diretório**

- Profundidade de alinhamento = 8 diretórios
    - ISSO definiu 3 níveis:
      - nível 1: especifica nome com 8.3 caracteres e diretório com 8
      - Nível 2: permite nomes com até 31 caracteres;
      - Nível 3: limite de nome igual ao nível 2, os arquivos não precisam ficar contíguos;

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **CD-ROM – JULIET**

- Inventado pela Microsoft para permitir que o Sistema de Arquivos do Windows fosse copiado para o CD-ROM;
    - As principais extensões oferecidas pelo Juliet, além das do ISO, são:
      - nomes de arquivos longos;
      - conjunto de caracteres UNICODE;
      - Aninhamento de diretórios mais profundos que 8;
      - nomes de diretórios com extensões

# Gerenciamento de Arquivos

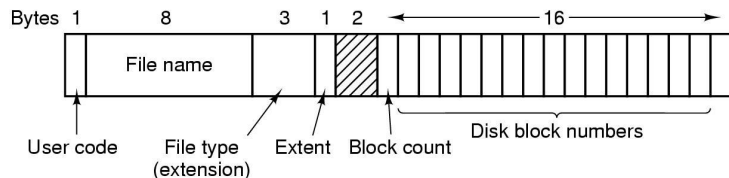
## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do CP/M**

- Tem somente um diretório que contém entradas de tamanho fixo – 32 bytes;
- Todos os arquivos estão relacionados nesse diretório;
- Depois de iniciado:
  - Carrega o diretório
  - Calcula o mapa de bits (23 bytes para disco de 180 K)
    - Mantida na memória durante a execução;
    - Descartada no desligamento do sistema



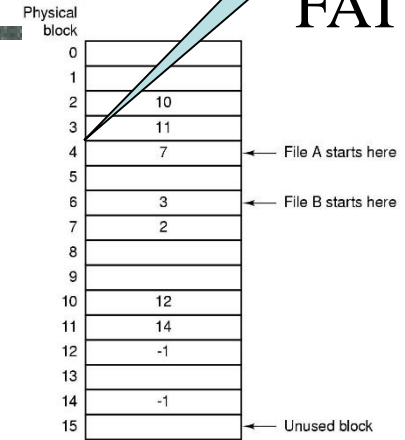
# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do MSDOS**

- 1º versão: um único diretório
    - 2º versão: sistema de arquivo hierárquico;
    - FAT: utiliza alocação com lista ligada usando tabela na memória principal;
    - Três Versões de FAT: FAT-12, FAT-16 e FAT-32
      - dependendo de quantos bits ocupe um endereço de disco;



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do MSDOS - FAT-12**

- Blocos de 512 bytes
    - Tamanho máximo de partição:  $2^{12} \times 512$ 
      - Tamanho máximo de partição: 2MB
      - Tabela FAT: 4096 entradas de 2 bytes cada;
    - Depois foi permitido blocos de 1K, 2K e 4 KB
      - Tamanho máximo de partição: 16 MB
      - MSDOS suportava 4 partições:  $4 \times 16 = 64$  MB



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do MSDOS - FAT-16**

- endereço de disco de 16 bits;
    - blocos de 8 KB, 16 KB e 32 KB
    - Tabela FAT-16 ocupava 128 KB de RAM
    - Maior partição: 2 GB (64k entradas de 32 kb) e maior disco de 8 GB (4 partição de 2 GB)

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do MSDOS - FAT-32**

- A partir da segunda versão de win95
    - endereços de disco de 28 bits;
    - Partições:  $2^{28} \times 2^{15}$  bytes
      - na verdade limitadas a 2 Tera Bytes ou 2048 GB;
      - isso porque o sistema monitora os tamanhos das partições em setores de 512 bytes, um numero de 32 bits e  $2^9 \times 2^{32}$  corresponde a 2 TB

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do MSDOS**

- Monitorar blocos livres no disco:
  - blocos não alocados são marcados com um código especial;
  - quando um bloco livre é preciso, busca na FAT por uma entrada contendo esse código;

**Blocos x  
partição**

<b>Block size</b>	<b>FAT-12</b>	<b>FAT-16</b>	<b>FAT-32</b>
0.5 KB	2 MB		
1 KB	4 MB		
2 KB	8 MB	128 MB	
4 KB	16 MB	256 MB	1 TB
8 KB		512 MB	2 TB
16 KB		1024 MB	2 TB
32 KB		2048 MB	2 TB

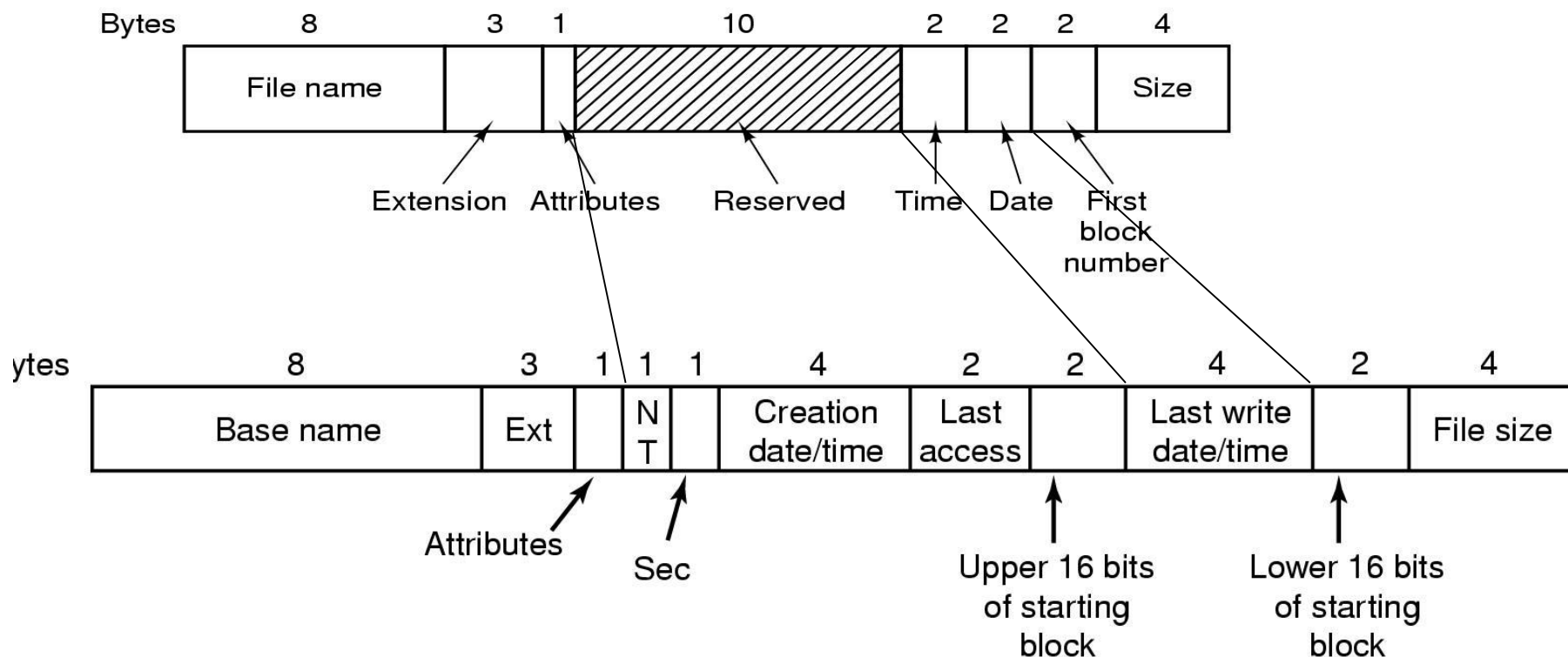
# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do Windows 98**

- Utilização de Nomes longos



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

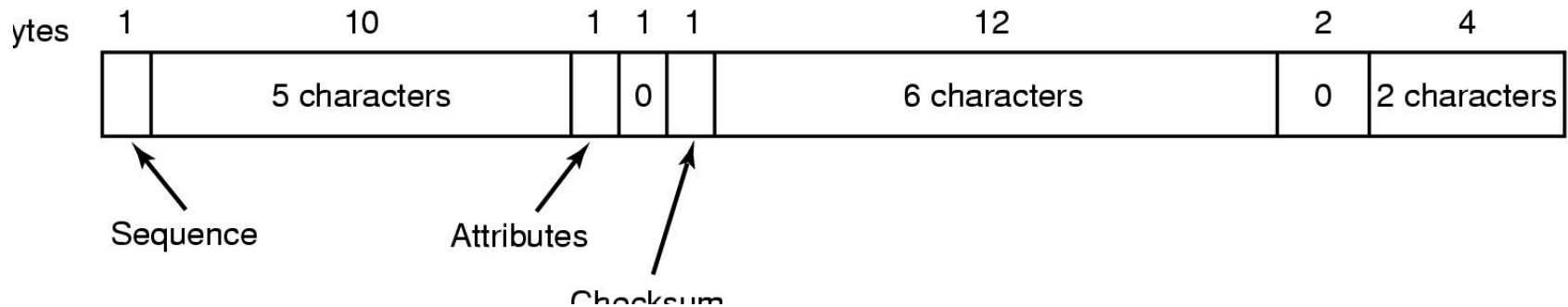
- **Sistema de Arquivos do Windows 98**

- Utilização de Nomes longos
      - Atribui dois nomes para cada arquivo:
        - um longo (63 x 13 = 819 caracteres)
        - e um 8.3
      - Transformação de longo para curto
        - usa um algoritmo que pego os 6 primeiros caracteres e adiciona um ~1, ou ~2 etc.
      - Se um arquivo tem nome longo
        - Será armazenado em uma ou mais entradas de diretório precedendo o nome do arquivo DOS.

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

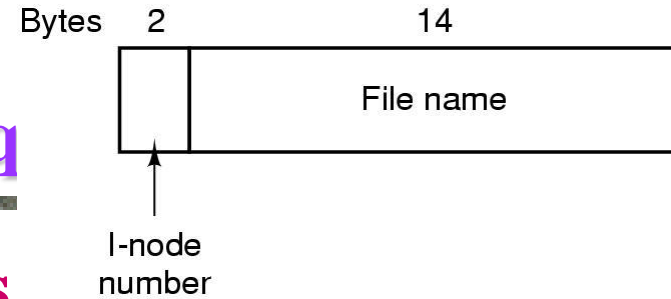
- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**
  - **Sistema de Arquivos do Windows 98**
    - Entrada de um nome longo de arquivo



- Como o Windows sabe do nome longo?
  - campo atributos = 0x0F

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arq



- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do UNIX V7**

- Sistema de Arquivos na forma de árvore iniciando-se no diretório raiz;
- com a adição de ligações, formando um grafo orientado acíclico;
- Nomes de arquivos tem 14 caracteres e pode conter qualquer caractere ASCII exceto / e NUL.
- Entrada de Diretório – i-node
  - nome do arquivo – 14 bytes
  - e o numero do i-node para aquele arquivo – 2 bytes

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do UNIX V7**

- I-node

- Atributos:

- tamanho do arquivo

- criação, ultimo acesso e ultima alteração;

- proprietário

- grupo;

- Proteção;

- Contador do números de entradas no diretório que apontam para o i-node;



# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

---

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Sistema de Arquivos do UNIX V7**

- Organização do I-node:

- 12 endereços diretos são armazenados no i-node;

- para arquivos pequenos;

- Para arquivos maiores:

- um dos endereços do i-node aponta para um bloco de disco chamado **bloco indireto simples**; contem endereços adicionais de disco;

- Se não for suficiente: **bloco indireto duplo**

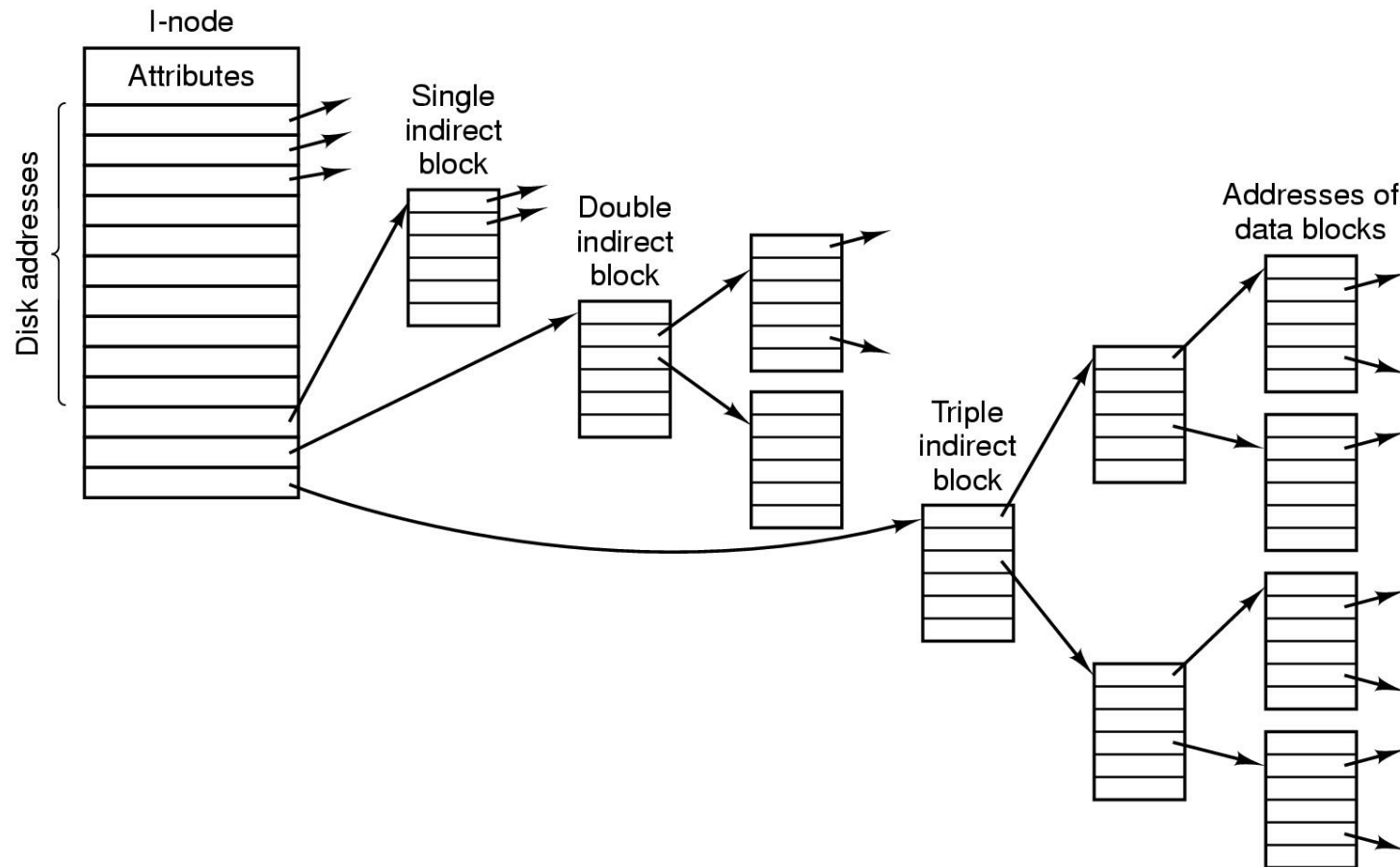
- Se não for suficiente: **bloco indireto triplo**

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- Exemplos de Sistemas de Arquivos

- Sistema de Arquivos do UNIX V7



*i-node*

meta-dados  
do arquivo

12 ponteiros  
diretos

ponteiro 1-indireto  
ponteiro 2-indireto  
ponteiro 3-indireto

0

1

2

3

...

10

11

12

13

...

1035

blocos de dados

1036

1037

...

2059

blocos com  
1024 ponteiros  
de 4 bytes

# Gerenciamento de Arquivos

## Implementação do Sistema de Arquivos

- **Exemplos de Sistemas de Arquivos**

- **Passos para localizar /usr/ast/mbox**

Root directory

1	.
1	..
4	bin
7	dev
14	lib
9	etc
6	usr
8	tmp

Looking up  
usr yields  
i-node 6

I-node 6  
is for /usr

Mode size times
132

I-node 6  
says that  
/usr is in  
block 132

Block 132  
is /usr  
directory

6	.
1	..
19	dick
30	erik
51	jim
26	ast
45	bal

/usr/ast  
is i-node  
26

I-node 26  
is for  
/usr/ast

Mode size times
406

I-node 26  
says that  
/usr/ast is in  
block 406

Block 406  
is /usr/ast  
directory

26	.
6	..
64	grants
92	books
60	mbox
81	minix
17	src

/usr/ast/mbox  
is i-node  
60

# Gerenciamento de Arquivos

---

- **Referências Utilizadas:**
  - Livro do Tanenbaum
    - Sistemas Operacionais Modernos
    - [www.cs.vu.nl/~ast](http://www.cs.vu.nl/~ast)
  - Livro do Silberschatz
    - Operating System Concepts
    - [www.bell-labs.com/topic/books/aos-book/](http://www.bell-labs.com/topic/books/aos-book/)
  - Livro do Machado e Maia
    - Arquitetura de Sistemas Operacionais.