

Fundamentos de Arquivos

Adaptado dos Originais de:

Ricardo J. G. B. Campelo
Leandro C. Cintra
Maria Cristina F. de Oliveira

Arquivos

- Informação mantida em memória secundária (externa)
 - HD
 - CD
 - DVD
 - Memórias Flash
 - Fitas magnéticas
 - ...

2

Memória Secundária x Principal

- Tempo de Acesso
 - Ordem de grandeza da diferença entre os tempos de acesso pode ser de milhares
 - Por exemplo, discos (HDS, ...) podem ser milhares de vezes mais lentos que memória RAM

3

Discos X Memória Principal

- Capacidade de Armazenamento
 - Disco – alta, a um custo relativamente baixo
 - RAM – limitada pelo custo e espaço
- Tipo de Armazenamento
 - Disco – não volátil
 - RAM – volátil

4

Memória Secundária x Principal

- Em resumo:
 - acesso a dispositivo secundário é custoso (lento) !
- Logo:
 - número de acessos deve ser minimizado
- Para tanto:
 - Estruturas de organização de informação
 - Estruturas de Arquivos (File Structures)

5

Organização de Arquivos

- Meta:
 - minimizar as desvantagens do uso da memória externa
- Objetivo:
 - minimizar o tempo total de acesso ao dispositivo de armazenamento externo
 - de forma independente da tecnologia:

$\text{Tempo de Acesso} = \text{no. de acessos} * \text{tempo de 1 acesso}$

6

Memória Secundária x Principal

- Estruturas de dados eficientes em memória principal não o são em memória externa
 - Eficiência presume que toda a informação é instantaneamente acessível na memória se o respectivo endereço for conhecido
 - Tempo de acesso desprezível
 - Gargalos são as operações lógicas, aritméticas, ...

7

Memória Secundária x Principal

- Busca binária $O(\lg n)$
 - Mem. Principal
 - 100 registros → 6 comparações
 - Mem. Secundária
 - 6 acessos ao disco

8

Dispositivo Externo como Gargalo

- Muitos processos são "disk-bounded", isto é, CPU e rede têm que esperar pelos dados do dispositivo externo:
 - Tais dispositivos (p. ex. discos) tipicamente são muito mais lentos que CPU e rede

9

Técnicas p/ Minimizar o Problema

- **Multi-Programação:**
 - CPU trabalha em outro processo enquanto aguarda o dispositivo externo
- **Striping:**
 - dados repartidos em vários *drives* (paralelismo)
- **RAID (*Redundant Array of Inexpensive Disks*):**
 - tecnologia baseada em striping
 - <http://linas.org/linux/raid.html>

10

Técnicas p/ Minimizar o Problema

- **Disk Cache:**
 - blocos de memória RAM configurados para conter páginas de dados do dispositivo externo
 - cache é verificado primeiro. Se a informação desejada não é encontrada, um acesso ao dispositivo externo é realizado, e o novo conteúdo é carregado no cache
- **Organização de Arquivos !**

11

Arquivo Físico e Arquivo Lógico

- **Arquivo Físico:**
 - seqüência de bytes armazenados no disp. externo
 - armazenamento em geral não é fisicamente seqüencial
- **Arquivo Lógico:**
 - arquivo como visto pelo aplicativo que o acessa
 - freqüentemente visão é seqüencial
- **Associação Arquivos Físico – Lógico:**
 - iniciada pelo aplicativo, gerenciada pelo S.O.

12

Arquivo Físico e Arquivo Lógico

- **Arquivo Físico:**
 - conjunto de bytes no dispositivo externo
 - geralmente agrupados em setores e clusters de dados
 - gerenciado pelo sistema operacional
- **Arquivo Lógico:**
 - modo como a *linguagem de programação* ou *aplicativo* enxerga os dados
 - seqüência de bytes eventualmente organizados em *registros* ou outra *estrutura lógica*

13

Associação Arquivo Físico – Lógico

- Em C: (associa e abre – nesse exemplo para escrita)

```
file *pt_arq;  
if ( (pt_arq=fopen("meu_arq.dat", "w")) == NULL )  
    printf("erro...") // p. ex. disco cheio ou protegido  
else ...
```

14

Revisão Arquivos em C

- `pt_arq = fopen("filename", "flags")`
 - `filename`: nome do arquivo a ser aberto
 - `flags`: controla o modo de abertura
 - `r`: abre arquivo texto somente para leitura
 - `w`: cria arq. texto só para escrita (se já existe, é apagado)
 - `a`: anexa (append) ou cria arquivo texto só para escrita
 - `r+`: abre arquivo texto para leitura / escrita
 - `w+`: cria arq. texto para leitura / escrita (se já existe, é apagado)
 - `a+`: anexa ou cria arquivo texto para leitura / escrita

15

Revisão Arquivos em C

- `pt_arq = fopen("filename", "flags")`
 - `filename`: nome do arquivo a ser aberto
 - `flags`: controla o modo de abertura
 - `rb`: abre arquivo binário somente para leitura
 - `wb`: cria arq. binário só para escrita (se já existe, é apagado)
 - `ab`: anexa (append) ou cria arquivo binário só para escrita
 - `r+b`: abre arquivo binário para leitura / escrita
 - `w+b`: cria arq. bin. para leitura / escrita (se já existe, é apagado)
 - `a+b`: anexa ou cria arquivo binário para leitura / escrita

16

Fechamento de Arquivos

- Em C: `fclose(pt_arq)`
 - Descarrega conteúdo do *buffer*, garantindo que todas as informações sejam atualizadas e salvas
 - Encerra a associação entre arquivos lógico e físico
- Notas:
 - Em geral, S.O. fecha o arquivo se o programa não o fizer (prevenindo contra perdas de informação)
 - `fflush(pt_arq)` força descarregar o *buffer* sem precisar fechar o arquivo, prevenindo interrupções

17

Revisão Arquivos em C

- Funções de Leitura / Escrita
 - `fread()`
 - `fwrite()`
 - dados lidos/escritos como registros ou blocos de bytes
 - exemplo: `fwrite(&v[0], sizeof(int), 10, pt_arq);`
 - `fgetc()`
 - `fputc()`
 - dados lidos/escritos um caractere por vez

18

Revisão Arquivos em C

- Funções de leitura / escrita
 - **fgets()**
 - **fputs()**
 - dados lidos/escritos como *strings*
 - **fscanf()**
 - **fprintf()**
 - dados lidos/escritos de modo formatado

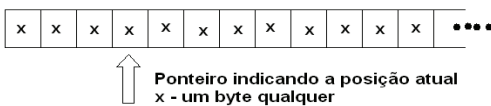
19

Revisão Arquivos em C

- Controle de final de arquivo:
 - Via retornos de funções de leitura/escrita:
 - **EOF** (tipo especial): **fgetc, fscanf, ...**
 - Ponteiro **NULL**: **fgets**
 - No. de *itens* lidos/escritos: **fread, fwrite**
 - Via **feof**(ponteiro)
 - função com retorno lógico

20

O Ponteiro no Arquivo Lógico



21

Acesso Seqüencial vs Aleatório

- **Leitura Seqüencial:**
 - ponteiro de leitura avança byte a byte (ou por blocos), a partir de uma posição inicial
- **Acesso Aleatório (Direto - Seeking):**
 - acesso envolve o posicionamento do ponteiro em um byte ou registro arbitrário

22

Revisão Arquivos em C

- Seeking:
 - mover o ponteiro para uma certa posição no arquivo
 - seeking em C
 - **bol = fseek(pt_arq, byte-offset, origin)**
 - bol: retorno lógico (0 ou 1 - mal ou bem sucedido)
 - pt_arq: ponteiro arquivo
 - byte-offset: deslocamento, em bytes, a partir de *origin*
 - origin:
 - **SEEK_SET** (tipo especial - início do arquivo)
 - **SEEK_CUR** (tipo especial - posição atual)
 - **SEEK_END** (tipo especial - fim do arquivo)

23

Bibliografia

- **M. J. Folk and B. Zoellick, *File Structures: A Conceptual Toolkit*, Addison Wesley, 1987.**
- **Schildt, H. "C Completo e Total", 3a. Edição, Pearson, 1997.**

24