## Sistemas Computacionais Distribuídos

Prof. Marcos José Santana SSC-ICMC-USP

São Carlos, 2008

## Grupo de Sistemas Distribuídos e Programação Concorrente

Departamento de Sistemas de Computação - SSC

### Sistemas Computacionais Distribuídos

Aspectos Relevantes para a Organização de Servidores de Arquivos para uso em Sistemas Distribuídos

### Conteúdo

- Aspectos Relevantes para a Organização de Servidores de Arquivos para uso em Sistemas Distribuídos
- Primitivas para Comunicação entre Servidores de Arquivos e Clientes
- Unidade de Dados para read-data e write-data
- Atualização de Arquivos
- Caso de Versões
- Serviço de Diretório
- Divisão de Responsabilidades
- Transações

- Arquivo: é uma seqüência ordenada de "bytes" que pode ser "acessada" para escrita e para leitura
  - "Header" ou cabeçalho (informações sobre o arquivo):

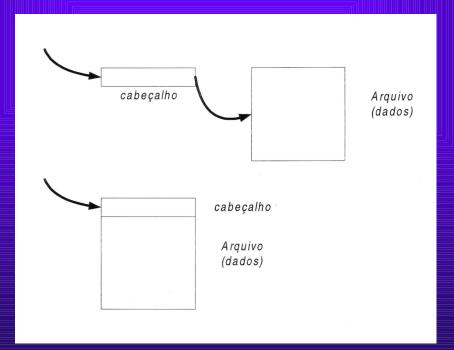
```
data de criação;
tamanho;
ultima modificação;
proteção;
etc.
```

Dados: informação armazenada

- Dados: são organizados em blocos (não necessariamente contíguos);
- ◆ Blocos → número inteiro de setores do disco;
- Estrutura dos blocos → árvores com múltiplos níveis:

1 ou mais níveis, dependendo do arquivo (ex. UNIX); Conjunto de blocos de tamanho fixo (ex. TRICE).

 Obs: o cabeçalho é muitas vezes armazenado em uma estrutura diferente.



- FID: Todo arquivo recebe um identificador (File IDentifier) que <u>deve</u> ser <u>único</u>.
- O FID é gerado pelo sistema (servidor de arquivos) quando o arquivo é criado.

- Técnicas para geração de FID (há diversas)
  - Dependente da posição de armazenamento:
     fácil geração;
     baixa flexibilidade;
     arquivo fica preso ao meio.
  - Independente da posição de armazenamento:
     maior dificuldade para geração;
     alta flexibilidade → mobilidade do arquivo é fácil.

- Exemplo de técnicas para geração de FID:
  - Dependente da localização:
    - Não é necessário tabela;
    - Ex: (CFS) endereço da raiz (ER) número aleatório (NA)

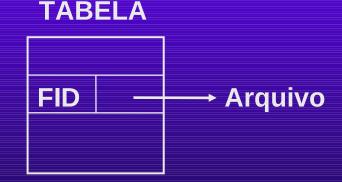
 $\mathsf{FID} \to \langle \langle \mathsf{ER} \rangle \langle \mathsf{NA} \rangle \rangle$ 

- Exemplo de técnicas para geração de FID:
  - Parcialmente dependente:
    - Precisa de tabela;
    - Ex: (XDFS) ⇒ identificador do disco ⟨IDK⟩
       número aleatório ⟨NA⟩
    - FID = ( \ IDK\ \ NA \)

Isto força alterar o FID se o arquivo for movido de um disco para outro. Mas fica livre para ser re-locado dentro do mesmo disco.

Exemplo de técnicas para geração de FID:

- Independente:
  - Precisa de tabela;
  - Ex: (SWALLOW)
  - FID = ( NA)



### Primitivas para Comunicação entre Servidores de Arquivos e Clientes

- create-file: S.A. cria um arquivo e retorna ao cliente o seu FID;
- read-data: S.A. envia ao cliente uma unidade de "dados";
- delete-file: s.A. apaga (logicamente) o arquivo indicado pelo cliente;
- write-data: o cliente envia ao S.A. uma unidade de dados e o S.A. escreve os dados no disco.

Obs: read-data; write-data e delete-file ⇒ requerem o FID.

### Unidade de Dados para read-data e write-data

- Arquivo:
  - Solução mais simples;
  - Arquivo completo é lido (ou escrito) na memória;
  - Problemas de desempenho com arquivos grandes;
  - Problemas de alocação podem ocorrer! (Na E.T.)
- Página (numero inteiro de blocos):
  - Remove o problema de arquivos longos;
  - Facilita a implementação de Memória Virtual;
  - Algumas implementações permitem "sub-páginas" (ex. XDFS);

### Unidade de Dados para read-data e write-data

- Sub-parte do arquivo:
  - Caso mais geral;
  - Mais complexo de gerenciar;
  - Permite que uma "parte arbitrária do arquivo seja lida/escrita".



- Ex: CFS
  - Cliente define a palavra de início (offset) e o número de bytes (palavras).

#### Atualização de Arquivos

- Operação de importância vital no S.A.
- Dependendo da operação tem-se:
  - Arquivos robustos → sobrevivem a falhas do dispositivo de armazenamento e decaimento do meio magnético;
  - Arquivos "recuperáveis" → o arquivo pode retornar ao seu último estado consistente se uma falha ocorrer;
  - Arquivos "comuns" (ordinários) → não se baseiam em nenhuma técnica que garanta integridade.

Ex: no CFS  $\Rightarrow$  podem-se definir arquivos <u>comuns</u> e

#### Caso de Versões

- Versão única:
  - Caso mais simples;
  - Caso menos confiável;
  - Economiza espaço em disco;
  - Ex: maior parte.
- Múltiplas versões:
  - Mais completo de se gerenciar;
  - Maior confiabilidade;
  - Ex: TRICE.

### Serviço de Diretório

- Desempenha funções importantes
- Pode ou não estar implementado no mesmo servidor que o de arquivos, isto é:
  - S.A. ⇒ serviço de arquivos + serviço de diretórios
     OU
  - S.A. ⇒ serviço de arquivos
  - S.D. ⇒ serviço de diretórios
- Funções
- Traduzir nomes de arquivos em FIDs
- Pode conter informações sobre proteção de acesso
- Prevenir perda de arquivos acidentalmente apagados

### Divisão de Responsabilidades

#### Generalizando...

- ◆ Serviço de Diretórios ⇒ S.A.
- Serviço de Diretórios ⇒ cliente do S.A. (ex. XDFS, executando no S.A.)
- Serviço de Diretórios ⇒ cliente na E.T. com "arquivos diretórios" no S.A. (CFS tem recursos para isto)
- Serviço de Diretórios ⇒ servidor especial (Ex. TRICE com MIFIA)

#### Transações

- Seqüência de operações aplicadas a algum dado que pode pertencer a um arquivo ou mesmo a um conjunto de arquivos
- Primitivas
  - begin-trans ⇒ abre uma transação
  - end-trans ⇒ encerra uma transação com sucesso
  - <u>abort-trans</u> ⇒ encerra uma transação com insucesso
  - Obs: quando operações são organizadas em transações, tem-se um TID para identificar a transação
- Construídas pelo cliente, mas o servidor pode abortar uma transação

### Fim!