

Sistemas Operativos

Ano Letivo 2024/2025

Trabalho Prático

Serviço de Indexação e Pesquisa de documentos

Grupo 88:

Diogo Alexandre Gomes Silva a104183 João Pedro Loureiro Pinto a104270

10 de maio de 2025

Índice

Introdução	3
Arquitetura de Processos	3
Estrutura e Decisões tomadas	4
Cliente (dclient.c)	4
Servidor (dserver.c)	4
Estruturas de dados	5
Mecanismo de Persistência	6
Comandos	7
Adicionar Documento	7
Consultar Documento	7
Remover Documento	7
Contar Linhas com Palavra-chave	7
Pesquisar Documentos com Palavra-chave	7
Pesquisa Paralela	8
Desligar o Servidor	8
Funcionalidades adicionais	8
Cache com política LFU (Least Frequently Used)	8
Pesquisa Paralela Eficiente	8
Dificuldades	9
Conclusão	10

Introdução

O intuito deste trabalho é implementar um serviço que permita a indexação e pesquisa sobre documentos de texto guardados localmente num computador. O programa servidor é responsável por registar meta-informação sobre cada documento (identificador único, título, ano, autor, localização), permitindo também um conjunto de interrogações relativamente a esta meta-informação e ao conteúdo dos documentos.

Os utilizadores utilizam um programa cliente para interagir com o serviço. Esta interação permite que os utilizadores adicionem ou removam a indexação de um documento no serviço, e que efetuem pesquisas (interrogações) sobre os documentos indexados. O programa cliente executa uma operação por invocação e não é interativo.

Estas funções serão explicadas detalhadamente no decorrer do relatório.

Arquitetura de Processos

A nossa implementação adota uma arquitetura baseada em processos com o seguinte coceito:

- Processo Servidor Principal: Gerencia o estado global (índices e cache) e coordena as comunicações
- Processos Filhos para Requisições: Para operações como consulta e pesquisa, criamos processos filhos dedicados que não modificam o estado global
- Processos Filhos para Pesquisa Paralela: Na funcionalidade de pesquisa paralela, cada processo filho analisa um subconjunto dos documentos

Esta arquitetura foi escolhida por três razões principais:

- 1. Robustez: O processo principal continua estável mesmo se houver falhas em operações de pesquisa
- 2. Concorrência: Permite atender múltiplos clientes simultaneamente sem bloqueios
- 3. Isolamento: Operações que podem falhar (como leitura de documentos) ficam isoladas em processos separados

Estrutura e Decisões tomadas

Cliente (dclient.c)

No cliente começamos por identificar o tipo do pedido através dos argumentos da linha de comando. O cliente cria um pipe com nome para comunicar com o servidor, utilizando o seu PID para tornar esse pipe único. O pipe do cliente tem o nome "/tmp/client_pipe_[PID]" e serve para receber respostas do servidor após enviar requisições.

O cliente envia a requisição para o servidor através do pipe do servidor ("/tmp/server_pipe") e aguarda a resposta no seu próprio pipe. Após receber a resposta, o pipe do cliente é fechado e removido, garantindo que não há resíduos de comunicações anteriores no sistema.

Servidor (dserver.c)

O servidor começa por inicializar sua estrutura interna, carregando documentos previamente indexados do disco. Em seguida, cria um pipe com nome ("/tmp/server_pipe") que servirá como ponto de entrada para todas as requisições dos clientes.

O servidor mantém em memória um array de documentos indexados e uma cache para otimizar o acesso frequente. Quando recebe um pedido de um cliente, extrai o caminho do pipe do cliente da requisição para poder enviar a resposta de volta.

Dependendo do tipo de requisição, o servidor invoca a função correspondente para processá-la (adicionar documento, consultar, remover, contar linhas, pesquisar palavra-chave ou encerrar). Após processar a requisição, envia a resposta diretamente para o pipe do cliente.

Durante pesquisas paralelas para a comunicação do pai e do filho utilizamos pipes anonimos, implementamos um array de pipes para receber resultados dos processos filhos e cada filho envia os seus resultados atraves do seu pipe para o processo pai

A escolha de pipes com nome para comunicação cliente-servidor permite operações assíncronas e mais seguras, enquanto os pipes anônimos oferecem eficiência para comunicação pai-filho.

Este processo é repetido continuamente até que seja recebido um comando de encerramento. A seguir serão descritas as funções principais do servidor:

Estruturas de dados

Utilizamos duas structs principais para gerenciar os dados do sistema:

- 1. Document Armazena informações sobre cada documento indexado:
 - o key: Identificador único do documento
 - o title: Título do documento
 - o authors: Autor(es) do documento
 - o year: Ano de publicação
 - o path: Caminho relativo ao documento
- 2. Cache Implementa um sistema de cache para otimizar consultas frequentes:
 - o entries: Array de documentos na cache
 - o usage count: Contador de uso para implementar política LFU
 - o size: Tamanho atual da cache
 - o capacity: Capacidade máxima da cache

Para gerenciar a cache, implementamos as seguintes funções:

- init cache (int size): Inicializa a cache com o tamanho especificado
- get from cache (int key): Recupera um documento da cache
- add to cache (Document *doc): Adiciona um documento à cache
- remove from cache (int key): Remove um documento da cache

Mecanismo de Persistência

Para garantir a durabilidade dos dados, implementamos um sistema de persistência com as seguintes características:

- **1. Formato do Arquivo:** Os documentos são armazenados num arquivo binário "index.dat" na pasta de documentos especificada, contendo:
 - Contador de documentos (inteiro)
 - Próximo identificador disponível (inteiro)
 - Array de estruturas Document serializadas

2. Estratégia de Persistência:

- Eager Writing: Atualizamos o arquivo após cada operação que modifica o estado (adição/remoção)
- Esta abordagem garante consistência mesmo em caso de falhas, apesar do custo em desempenho

3. Recuperação de Dados:

- Na inicialização, o servidor lê o arquivo de índice para reconstruir o estado em memória
- Os primeiros documentos são carregados na cache até atingir sua capacidade máxima

Esta implementação representa um compromisso entre desempenho e durabilidade. Consideramos uma abordagem de "write-behind" (escrever periodicamente), mas optamos por consistência imediata para evitar perda de dados.

Através das funções save_documents() e load_documents(), garantimos que todos os metadados dos documentos indexados sejam preservados entre reinicializações do servidor, mantendo o estado do sistema mesmo após um desligamento.

Comandos

Adicionar Documento

O comando para adicionar um novo documento ao índice é:

```
$ ./dclient -a "título" "autores" "ano" "caminho"
```

Esta operação indexa a meta-informação do documento no servidor, atribuindo-lhe um identificador único. O documento físico deve já existir na localização especificada. O servidor armazena os metadados em memória e os persiste em disco para recuperação futura.

Consultar Documento

O comando para consultar informações sobre um documento indexado é:

Ao receber este comando, o servidor busca primeiro na cache e, caso não encontre, busca no array principal de documentos. A resposta é então enviada ao cliente, que exibe os detalhes do documento.

Remover Documento

O comando para remover um documento do índice é:

Esta operação remove apenas a indexação do documento, sem afetar o arquivo físico. O documento é removido tanto da memória quanto da cache, e as alterações são persistidas em disco.

Contar Linhas com Palavra-chave

O comando para contar linhas que contêm uma determinada palavra-chave em um documento é:

O servidor utiliza uma abordagem eficiente com pipes e o programa grep para realizar esta contagem, criando um processo filho que executa o comando e captura sua saída.

Pesquisar Documentos com Palavra-chave

O comando para encontrar documentos que contenham uma palavra-chave é:

Esta operação pesquisa em todos os documentos indexados e retorna uma lista de identificadores dos documentos que contêm a palavra-chave especificada.

Pesquisa Paralela

Uma versão otimizada da pesquisa permite especificar o número de processos para realizar a busca em paralelo:

```
$ ./dclient -s "keyword" "nr processes"
```

O servidor divide os documentos entre vários processos filhos, cada um responsável por uma parte da coleção. Os resultados são então combinados pelo processo pai antes de serem enviados ao cliente.

Desligar o Servidor

O comando para encerrar o servidor é:

Quando recebe este comando, o servidor salva o estado atual do índice em disco antes de terminar, garantindo a persistência dos dados.

Funcionalidades adicionais

Cache com política LFU (Least Frequently Used)

Implementamos um sistema de cache utilizando a política LFU (Least Frequently Used). Quando a cache está cheia e um novo documento precisa ser adicionado, o documento com menor contador de uso é substituído.

Esta abordagem melhora significativamente o desempenho para consultas repetidas aos mesmos documentos, já que evita a necessidade de buscar os dados no armazenamento principal.

A dimensão da cache é configurável no momento de inicialização do servidor, permitindo ajustar o equilíbrio entre uso de memória e desempenho.

Pesquisa Paralela Eficiente

Nossa implementação de pesquisa paralela distribui eficientemente o trabalho entre múltiplos processos, usando pipes anonimos para comunicação entre processos pai e filhos.

Cada processo filho é responsável por um subconjunto dos documentos indexados, realizando a pesquisa de forma independente. Os resultados são então enviados de volta ao processo pai através dos seus pipes, que os combina antes de enviar ao cliente.

Esta abordagem permite um ganho significativo de desempenho em servidores com múltiplos núcleos, especialmente para grandes coleções de documentos.

Dificuldades

Durante o desenvolvimento do projeto, enfrentamos diversos desafios técnicos:

1. Gerenciamento de Concorrência

Desafio: Evitar condições de corrida ao modificar a estrutura de documentos quando múltiplos processos estão ativos.

Solução: Implementamos uma arquitetura onde apenas o processo principal pode modificar o estado global (adicionar/remover documentos). As operações de consulta e pesquisa são delegadas a processos filhos que apenas leem o estado. Esta abordagem elimina a necessidade de mecanismos complexos de sincronização.

2. Alocação Dinâmica de Memória

Desafio: Gerenciar eficientemente a memória para armazenar resultados de pesquisa, que poderiam variar significativamente em tamanho.

Solução: Implementamos a função `format_results_dynamic` que aloca memória dinamicamente e realoca quando necessário, garantindo que podemos lidar com qualquer número de resultados sem desperdício de memória.

3. Desempenho em Pesquisas

Desafio: Otimizar o desempenho para pesquisas em grandes coleções de documentos.

Solução: Além da paralelização, implementamos um sistema de buffer com tamanho inicial estimado baseado no número de resultados, dobrando o tamanho quando necessário, o que reduziu significativamente o overhead de realocações de memória.

Conclusão

Este projeto permitiu-nos aplicar os conhecimentos adquiridos na disciplina de Sistemas Operativos, especialmente no que diz respeito à comunicação entre processos usando pipes com nome, gerenciamento de processos, e acesso a arquivos.

Conseguimos implementar com sucesso todas as funcionalidades básicas e avançadas solicitadas, criando um sistema de indexação e pesquisa de documentos eficiente e robusto.

A implementação de otimizações como cache e pesquisa paralela demonstra a aplicação prática dos conceitos de eficiência e concorrência em sistemas operativos.

Embora o sistema atual atenda aos requisitos especificados, identificamos algumas áreas para melhoria futura, como uma interface gráfica para o cliente, suporte a formatos de arquivo adicionais, e implementação de algoritmos de busca mais avançados.

Agradecemos aos professores da disciplina pelos conhecimentos transmitidos e pelo apoio durante o desenvolvimento deste projeto.