SRS - Simple Virtual File System

Russo Antonio

Introduzione

Scopo

Il Virtual File System (VFS) fornisce un'astrazione di un file system gerarchico, implementato interamente in memoria e sincronizzato con un file system reale tramite la politica di **write-through**. È stato progettato per offrire semplicità d'uso, modularità e per servire come base per l'estensione in contesto distribuito (tramite RMI).

Contesto

Il sistema simula un file system classico di tipo UNIX, ma indipendente dal kernel e realizzato interamente in Java. La struttura a nodi gerarchici permette di rappresentare directory, file e link simbolici. Il VFS è pensato per essere modulare, estendibile e indipendente dalla piattaforma, con alcune limitazioni (es. supporto ai symlink dipendente dall'OS).

- Indipendente da un vero file system a livello kernel
- Semplicita' delle API per le principali operazioni di manipolazione
 - Creazione: mkdir, mknod, symlink
 - Navigazione: lookup, readdir, readlink
 - Manipolazione: read, write, rename, rmdir

Definizioni e acronimi

- VFS: Virtual File System
- Node: rappresentazione astratta di un elemento del file system
- Write-through: politica che sincronizza subito memoria e disco
- Symlink: collegamento simbolico a un altro nodo
- Hard link: collegamento multiplo che condivide lo stesso contenuto

Riferimenti

- Specifiche NFSv3/NFSv4 (RFC)
- Documentazione Java NIO
- Manuale Java RMI

Descrizione Generale

Funzionalita' del prodotto

Il sistema implementa le seguenti funzionalità, raggruppate per categoria.

Creazione

1. mkdir

Creazione di una cartella.

- >> mkdir <path>/nomecartella
- 2. mknod

Creazione di un file.

- >> mknod <path>/nomefile
- 3. symlink

Creazione di un link simbolico, cioè un nodo che fa da puntatore a un altro "file" o "directory".

>> symlink <target> <linkPath>

Navigazione

1. lookup

Risoluzione di un path e restituzione del nodo corrispondente (seguendo eventuali symlink).

- >> lookup <path>
- 2. readdir

Elenco dei contenuti di una directory.

- >> readdir <path>
- 3. readlink

Restituisce il target di un link simbolico senza risolverlo.

>> readlink <path>

Manipolazione

1. read

Dato un path, la funzione restituisce i contenuti del file corrispondente.

>> read <path>

2. write

Scrive contenuto su un file.

>> write <path> <content>

(a) Consistenza

La consistenza durante l'operazione di scrittura è gestita tramite lock (ReentrantReadWriteLock).

(b) Write-through

Ogni modifica effettuata in memoria viene immediatamente riflessa sul filesystem reale montato come root.

3. rename

Funzione di rinomina di un nodo (file o directory).

```
>> rename <oldpath> <newpath>
```

4. rmdir

Funzione per la cancellazione di directory vuote.

>> rmdir <path>

Gestione attributi

1. getattr

Restituisce metadati (nome, tipo, timestamp).

```
>> getattr <path>
```

2. setattr

Permette di modificare attributi di un nodo (es. nome).

>> setattr <path> <attributo> <valore>

Gestione apertura/chiusura

1. open

Marca un file come aperto.

>> open <path>

2. close

Chiude un file precedentemente aperto.

>> close <path>

Requisiti non funzionali

- Consistenza: lock per path con ReentrantReadWriteLock per prevenire race condition.
- Portabilità: indipendente dall'OS, con limitazioni sui symlink.
- Affidabilità: gestione errori in scrittura su disco (rollback in memoria).
- Sicurezza: prevenzione path traversal al di fuori della root montata.
- Estendibilità: possibile aggiungere nuovi tipi di nodi (es. DeviceNode).

Architettura

Scelta dell'albero

Il VFS è implementato come una struttura ad albero con radice unica (/). Questo modello rispecchia i file system reali (UNIX-like) e facilita la navigazione e la gestione delle operazioni ricorsive.

Componenti principali

- Node (astratto): rappresenta un nodo generico con nome, timestamp, riferimento al padre.
- DirectoryNode: rappresenta directory, contiene mappa di figli.
- FileNode: rappresenta file, contiene byte data e hard link.
- SymlinkNode: rappresenta un link simbolico.
- FileSystem: gestisce operazioni sul VFS e write-through su disco reale.

Vantaggi dell'albero

- Modello naturale per rappresentare un FS.
- Navigazione semplice tramite traversal.
- Supporto naturale ad operazioni ricorsive (es. tree).
- Gestione chiara di symlink e hard link.

Protocolli interni

Flusso di un'operazione

- 1. Parsing del path in token.
- 2. Risoluzione dei nodi, seguendo eventuali symlink.
- 3. Acquisizione lock (read/write).
- 4. Esecuzione operazione in memoria.
- 5. Aggiornamento del disco reale (write-through).
- 6. Rilascio del lock.

Sicurezza

Durante la risoluzione dei path viene controllato che non sia possibile uscire dalla root montata (protezione traversal).

Gestione errori

In caso di eccezioni IO durante write-through, l'operazione viene comunque mantenuta in memoria, evitando perdita di dati e garantendo consistenza logica.

UML

