

# Algoritmi Distribuiti - prova pratica

Carlo Uguzzoni

01/2025

# Indice

1	Introduzione	1
2	Architettura	2

# 1 Introduzione

Il progetto consiste di un prototipo di file system distribuito (FSD), principalmente basato sull'uso di remote procedure calls (RPC).

L'architettura del sistema si concentra attorno a 3 attori fondamentali:

- Name server: costituisce il fulcro del FSD. Regola le comunicazioni tra clients e file servers, gestisce un database centralizzato contenente i dati dell'intero sistema ed avvia periodicamente task che permettono un funzionamento corretto ed efficiente del sistema
- File servers: si occupano dello storage vero e proprio dei files
- Clients: utenti del FSD. Gestiscono attivamente i propri files

Sebbene il name server costituisca un nodo centrale che rappresenta single point of failure (SPOF), il sistema è sviluppato per garantire gestione decentralizzata dei files, scalabilità, replicazione e consistenza.

Il progetto è realizzato in Python, utilizzando la libreria `RPyC` per l'implementazione delle RPC. Il database del name server viene gestito tramite `SQLite`, utilizzando l'API di `sqlite3`.

## 2 Architettura

**Name server** Il name server è senz'altro l'entità più importante e complessa del sistema. Si tratta di un oggetto `rpyc.Service` che fornisce le RPC per rispondere alle richieste dei clients e coordinare le operazioni con i file servers. Queste RPC sono definite con il prefisso `exposed_` lato-name server e costituiscono gli unici metodi di quest'entità fruibili alle altre.

Per avviare il name server viene usato un `ThreadedServer`, che consente di gestire le connessioni simultanee di più clients al servizio. Ogni connessione viene gestita in un thread separato, permettendo il parallelismo e quindi la gestione di richieste concorrenti. All'avvio del name server vengono anche inizializzati e lanciati tasks periodici, gestiti da un `BackgroundScheduler` di `apscheduler`, per le attività di:

- Replica dei files nel DFS: ha lo scopo di mantenere  $K$  repliche attive (ovvero in hosting da parte di file servers online) in ogni momento
- Check di attività delle entità nel DFS: controlla se le entità connesse al name server hanno inviato un heartbeat, comunicando la propria attività entro un periodo di tempo fissato. Questo meccanismo ha lo scopo di rilevare e sistemare automaticamente disconnessioni che non seguono un protocollo corretto
- Check di consistenza dei files: consiste nell'invio ai file servers di una lista dei files loro assegnati e dei relativi checksum, affinché essi possano verificarne la correttezza
- Garbage collection: consiste nell'invio ai file servers di una lista dei files loro assegnati, affinché essi possano cancellare dal proprio storage quelli non più necessari

Il name server è un'entità concepita per essere unica all'interno del sistema. Questa proprietà è garantita tramite l'uso del design pattern "Singleton" e della gestione di un file di lock.

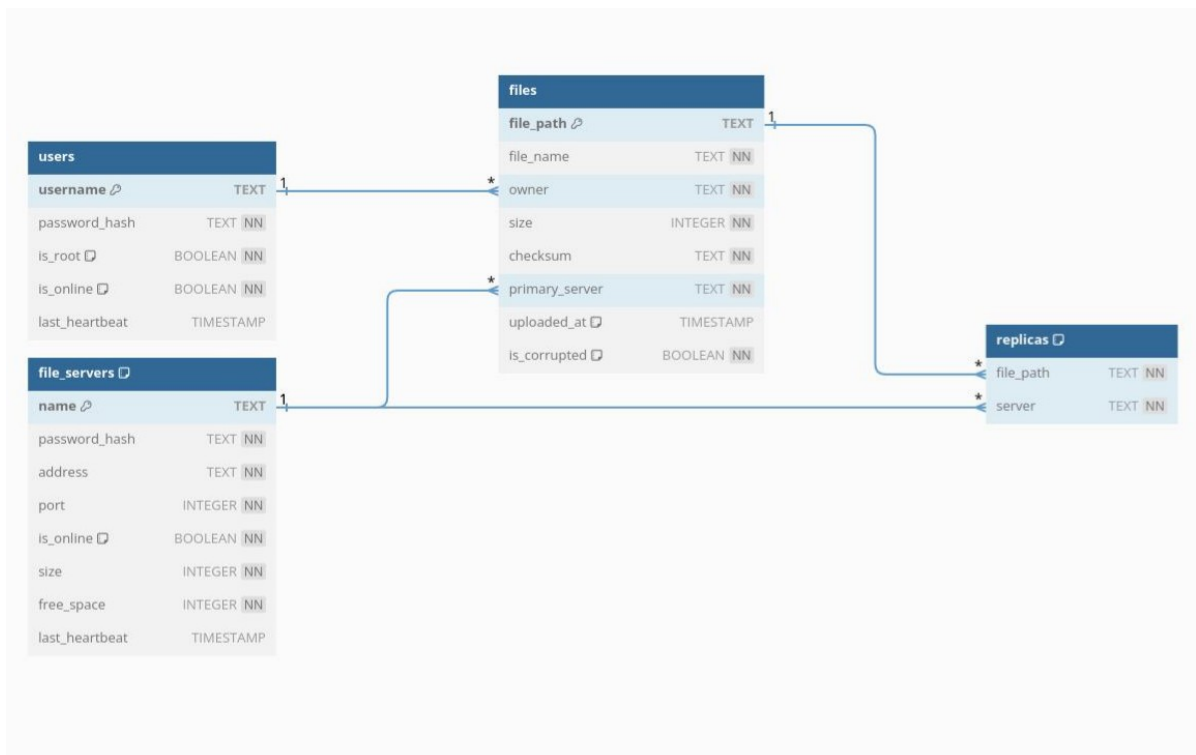
Il progetto supporta un sistema di registrazione e logging sia per i clients che per i file servers. Il file server mette a disposizione tutte le RPC per la gestione delle entità:

- `exposed_create_user` / `exposed_create_file_server`
- `exposed_authenticate_user` / `exposed_authenticate_file_server`
- `exposed_delete_file_user`
- `exposed_logout_user` / `exposed_logout_file_server`

All'atto di login delle varie entità presso il name server, viene fornito loro un token di autenticazione, firmato con una chiave privata nota solo al name server stesso. Il payload del token contiene nome e ruolo dell'entità che esegue il login. Il suo scopo è quello di implementare un sistema di ruoli, permessi ed autenticazione a cui sottoporre chi chiama le RPC critiche. La chiave pubblica con la quale decriptare il payload è inoltrata ai file servers che eseguono il login, affinché anche questi possano sottoporre a controllo le chiamate in ingresso. Nello specifico, i token sono JSON Web Tokens (JWT), firmati con chiavi RSA da 2048 bit.

Un elemento fondamentale del name server è il database centrale, che contiene tutte le informazioni necessarie al corretto funzionamento del sistema. In esso viene conservato lo stato di clients, file servers, files e repliche.

Il file server attinge alle informazioni nel database per convalidare login/logout delle entità, portare a termine la loro creazione/cancellazione, eseguire i tasks periodici, indirizzare la comunicazione tra clients e file servers, e molto altro. Il database centrale consiste in un file SQLite, che viene gestito tramite l'API di `sqlite3`.



Il name server interagisce con i clients tramite diverse RPCs:

- **exposed\_get\_user\_files**: restituisce la lista dei files di un utente
- **exposed\_get\_file\_server\_upload**: restituisce le coordinate (ip, port) di un file server per l'upload di un file, scegliendolo con il metodo "K-least loaded". Il file server su cui viene caricato il file verrà marcato come "primary" per tale file

- **exposed\_get\_file\_server\_download**: restituisce le coordinate (**ip**, **port**) di un file server per il download di un file, dando priorità al file server marcato come "primary" per tale file
- **exposed\_delete\_file**: cancella un file dal sistema. La cancellazione avviene solo nel database, il task di garbage collection provvederà all'eliminazione effettiva del file dal FSD
- **exposed\_list\_all\_files**: esclusiva del client amministratore, restituisce la lista di tutti i files e le relative repliche presenti nel sistema
- **exposed\_list\_all\_clients**: esclusiva del client amministratore, restituisce la lista di tutti i clients nel sistema ed il loro stato
- **exposed\_list\_all\_file\_servers**: esclusiva del client amministratore, restituisce la lista di tutti i file servers nel sistema ed il loro stato

Task periodici e altre funzioni di handling vengono approfonditi e descritti nel seguito.

**File server** I file servers realizzano lo storage vero e proprio nel FSD. Essi ereditano a loro volta da `rpyc.Service` e vengono lanciati da un `ThreadedServer`.

Per i file servers è prevista un'interfaccia a riga di comando che consente la registrazione di un nuovo file server od il login di un file server esistente.

Il sistema, pur essendo scalabile di default, è concepito per realizzare un FSD di piccole dimensioni. Per questo motivo non è possibile la cancellazione di un file server esistente, come avviene per i clients. La sua implementazione sarebbe in realtà un task relativamente semplice, che implicherebbe la rimozione del file server da ruolo di "primary" per tutti i files attualmente assegnati e la successiva ri-assegnazione degli stessi ad uno nuovo. Infine, si dovrebbero cancellare tutte le repliche assegnate al file server ed il suo record dalle tabelle del database.

La connessione con il name server avviene all'avvio. Devono essere forniti come parametri **host** e **port** del name server allo script di lancio.

Nonappena avviene con successo il login, il file server avvia il loop principale e diventa disponibile per le richieste. Lo spegnimento deve avvenire tramite un segnale di terminazione; viene gestita l'uscita in modo polite con **SIGINT**.

I file servers ineragiscono con i clients tramite le RPCs:

- **exposed\_store\_file**
- **exposed\_send\_file**

che ricevono/inviano rispettivamente un file. Come già indicato, i clients vengono appositamente indirizzati dal name server, prima di accedere a queste RPC.

Il salvataggio ed il reperimento dei files avvengono sullo stesso host del file server in una directory predefinita. La directory di base assegnata a ciascun client coincide con il suo **username** nel database centrale.

L'interazione tra file servers e name server è invece più complessa. Abbiamo:

- `exposed_send_file_replicas`: chiamata dal job di replicazione periodica, si occupa di inviare repliche di un file ad una lista di altri file servers
- `exposed_garbage_collection`: chiamata dal job di garbage cleaning periodico, elimina files non più presenti sul database del name server e tutte le directory vuote
- `exposed_consistency_check`: chiamata dal job di consistency check periodico, controlla la consistenza dei file presenti sul database del name server. Se riconosce un'incongruenza, chiama una speciale RPC del name server per risolverla

In ultimo, i file servers, quando attivi, inviano periodicamente un heartbeat al name server per confermare la loro attività. Lo heartbeat è schedulato come job periodico in un `BackgroundScheduler`.