



**Politécnico  
de Viseu**

Escola Superior  
de Tecnologia  
e Gestão de Viseu

## **Sistema Distribuído para Armazenamento de Documentos com FAISS e IPFS**

Unidade Curricular de Sistemas Distribuídos

**Licenciatura em Engenharia Informática**

David Simão Borges 27431

José Maria Quental Arrais 23747

Patrícia Isabel Gaspar Oliveira 22525

Susana Daniela Tavares 27467

dezembro de 2025



**Politécnico  
de Viseu**

Escola Superior  
de Tecnologia  
e Gestão de Viseu



**departamento de  
informática**

## **Sistema Distribuído para Armazenamento de Documentos com FAISS e IPFS**

Unidade Curricular de Sistemas Distribuídos

**Licenciatura em Engenharia Informática**

David Simão Borges 27431

José Maria Quental Arrais 23747

Patrícia Isabel Gaspar Oliveira 22525

Susana Daniela Tavares 27467

dezembro de 2025

# Índice

1	Introdução .....	2
2	Arquitetura da solução .....	3
2.1	Diagrama de Classes.....	3
2.2	Diagrama de sequência.....	4
3	Implementações .....	5
3.1	Gestão de estados RAFT .....	5
3.2	Loop de eleição e pedido de votos.....	5
3.3	Heartbeats e deteção de falhas.....	5
3.4	API HTTP do líder (FastAPI).....	5
3.5	Votação de documentos e Two-Phase Commit.....	6
3.6	Pipeline de pesquisa semântica (peer executor) .....	6
3.7	Garbage collector e tolerância a falhas .....	6
4	Conclusão .....	7

# 1 Introdução

Este projeto implementa um sistema distribuído inovador que combina três tecnologias fundamentais para criar uma plataforma robusta de armazenamento e pesquisa descentralizada de documentos. O sistema integra IPFS (InterPlanetary File System) para armazenamento distribuído, RAFT para eleição de líder e coordenação entre nós, e FAISS para pesquisa semântica baseada em inteligência artificial.

O objetivo principal é permitir que múltiplos computadores (peers) trabalhem em conjunto formando uma rede descentralizada, onde documentos podem ser carregados, votados democraticamente pela comunidade, e pesquisados através de uma interface de pesquisa semântica avançada. O sistema garante tolerância a falhas através do consenso distribuído e eleição dinâmica de líder.

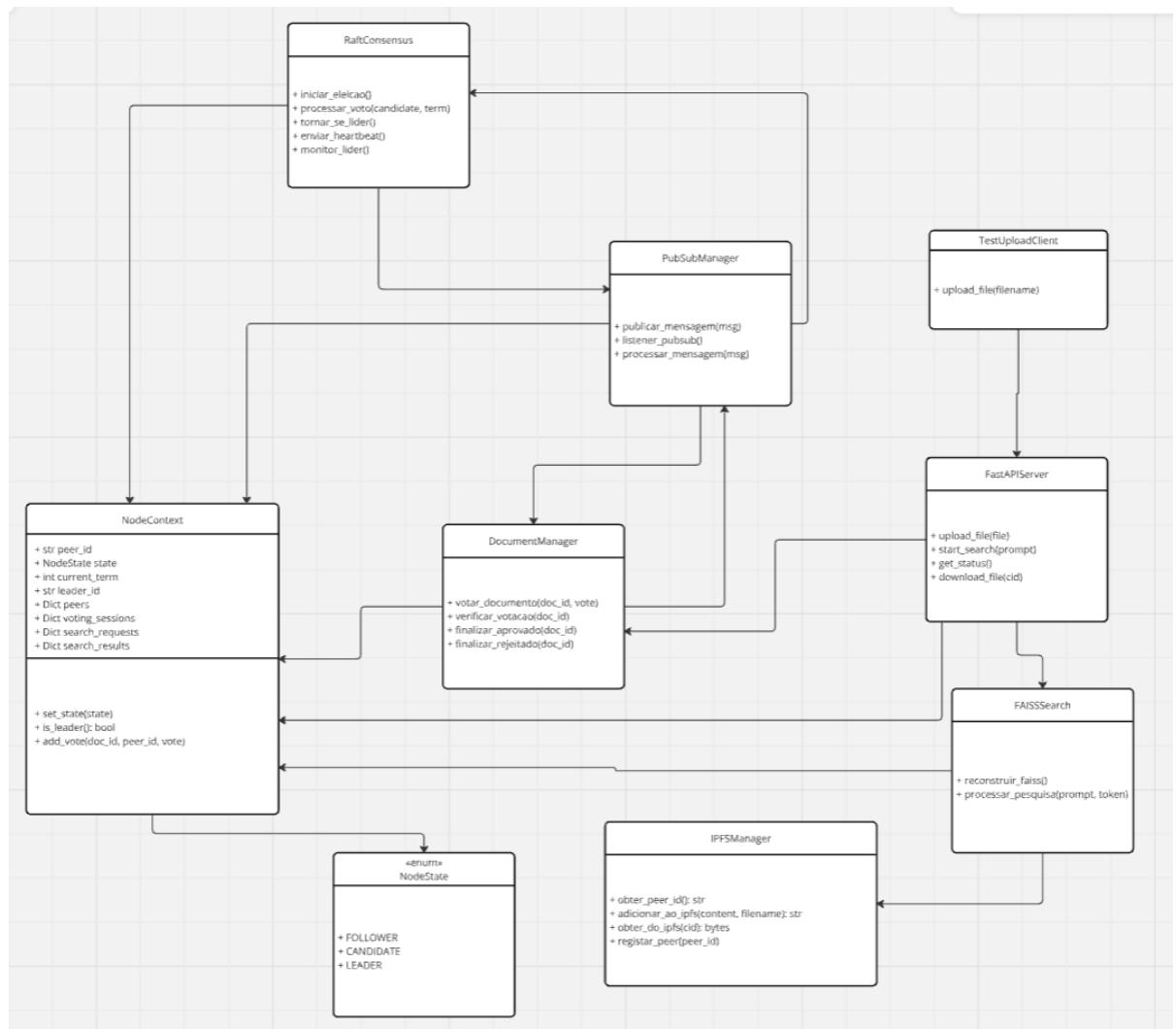
A principal inovação reside na combinação harmoniosa destas três tecnologias: enquanto o RAFT garante coordenação determinística e eleição de líder, o IPFS fornece armazenamento imutável e descentralizado, e o FAISS permite pesquisas semânticas eficientes em tempo real sobre documentos distribuídos.

# 2 Arquitetura da solução

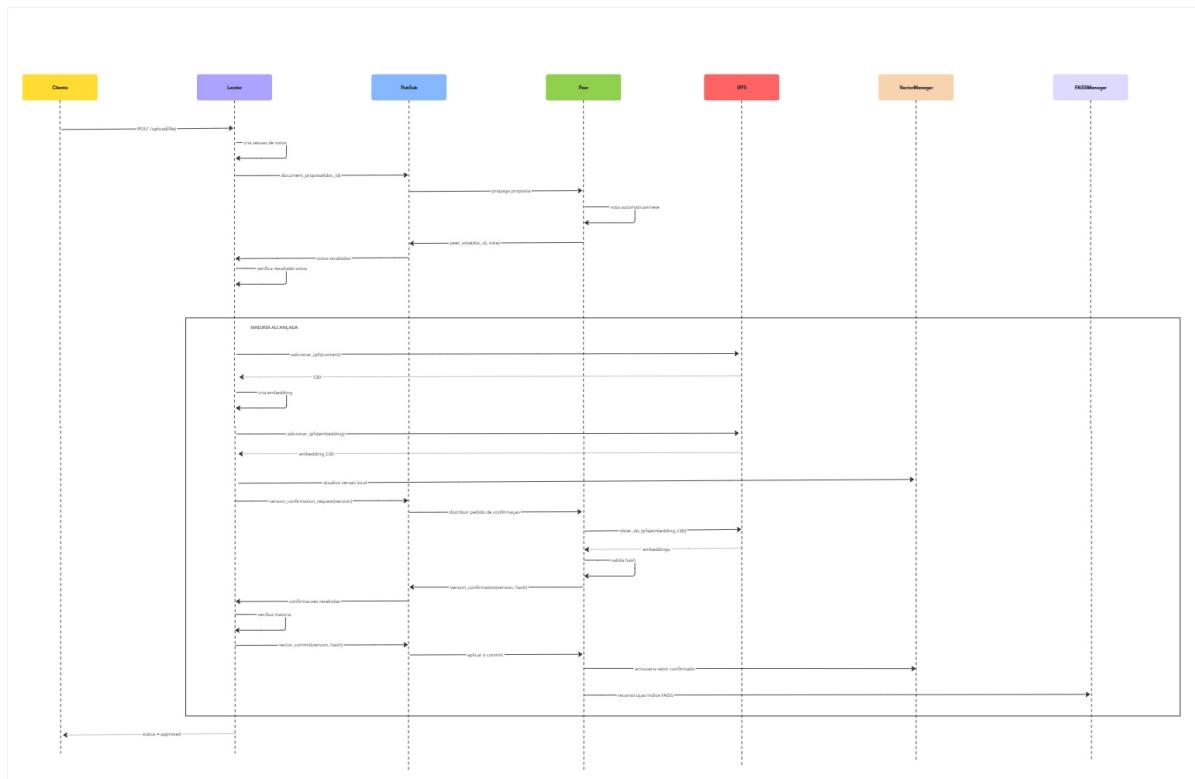
Para melhor vizualização, os diagramas podem ser acedidos no seguinte link:

[https://miro.com/app/board/uXjVJixC3Lc=/?share\\_link\\_id=295364885643](https://miro.com/app/board/uXjVJixC3Lc=/?share_link_id=295364885643)

## 2.1 Diagrama de Classes



## 2.2 Diagrama de sequência



# 3 Implementações

## 3.1 Gestão de estados RAFT

O ficheiro node.py define uma classe NodeContext que guarda todo o estado distribuído do nó: identidade (peer\_id), estado RAFT (FOLLOWER, CANDIDATE, LEADER), current\_term, voted\_for, leader\_id e timestamps do último heartbeat do líder. Esta classe também mantém estruturas partilhadas para sessões de votação de documentos, confirmações de versão, pesquisas em curso e resultados, protegidas por um RLock para garantir acesso thread-safe.

## 3.2 Loop de eleição e pedido de votos

A função iniciar\_eleicao() coloca o nó no estado CANDIDATE, incrementa o current\_term, regista o voto em si próprio e envia uma mensagem request\_vote via PubSub. As funções processar\_pedido\_voto() e processar\_resposta\_voto() tratam os pedidos e respostas de voto, atualizando o term quando necessário e contando votos até atingir a maioria, momento em que tornar\_se\_lider() é chamada para assumir a liderança.

## 3.3 Heartbeats e deteção de falhas

A função enviar\_heartbeat() envia periodicamente mensagens leader\_heartbeat com o leader\_id, term atual, número de documentos confirmados e propostas pendentes, ou peer\_heartbeat quando o nó não é líder. Os heartbeats são usados em conjunto com timeouts (LEADER\_TIMEOUT, PEER\_TIMEOUT) para marcar peers inativos e disparar novas eleições quando o líder deixa de comunicar.

## 3.4 API HTTP do líder (FastAPI)

Quando um nó é eleito, tornar\_se\_lider() arranca o servidor FastAPI através de iniciar\_servidor\_http(), expondo endpoints HTTP em criar\_aplicacao\_fastapi(). Os principais endpoints são: POST /upload para criar propostas de novos documentos, POST /search e GET /search/{search\_id} para gerir o ciclo completo de pesquisas semânticas, além de /status, /documents e /download/{cid} para monitorização e acesso a ficheiros.

### **3.5 Votação de documentos e Two-Phase Commit**

No POST /upload, o líder guarda o ficheiro em pending\_uploads, cria uma entrada em voting\_sessions com os votos necessários e publica uma mensagem document\_proposal. Depois de recolher uma maioria de votos de aprovação, o líder adiciona o ficheiro e os embeddings ao IPFS, calcula o hash da nova lista de documentos e usa as funções processar\_pedido\_confirmacao(), enviar\_confirmacao\_ao\_lider() e enviar\_commit() para implementar um protocolo em duas fases que distribui a nova versão pelos peers de forma consistente.

### **3.6 Pipeline de pesquisa semântica (peer executor)**

O endpoint POST /search cria um search\_id e um token, escolhe um peer em round-robin e regista a pesquisa em search\_requests, podendo processar localmente em modo single-node. A função processar\_pesquisa\_faiss() (definida em node.py) carrega o índice FAISS, gera o embedding da prompt com SentenceTransformer, obtém os vizinhos mais próximos e guarda os resultados em search\_results, que são depois expostos ao cliente via GET /search/{search\_id}.

### **3.7 Garbage collector e tolerância a falhas**

A função garbage\_collector() corre em background e remove sessões de votação antigas, confirmações de versão expiradas e peers inativos, evitando acumulação de lixo e entradas desatualizadas. Em paralelo, o script check\_setup.py fornece uma ferramenta de diagnóstico que verifica versões de Python, módulos instalados, estado do IPFS, PubSub, mDNS, portas, diretórios e conectividade de rede, permitindo garantir que o ambiente está pronto antes de arrancar o node.py.

## 4 Conclusão

A solução cumpre o objetivo de criar um sistema distribuído tolerante a falhas, capaz de armazenar documentos no IPFS, fazer pesquisa semântica com FAISS e coordenar tudo via RAFT, garantindo consistência e liderança única na rede.

As principais limitações identificadas são dependência de uma rede estável, ausência de autenticação forte de utilizadores, alguma complexidade na gestão de estados distribuídos e falta de testes exaustivos em cenários reais de grande escala.

Como melhorias futuras, poderia se apostar em reforço de segurança (tokens mais robustos e autenticação), otimização de desempenho (caching, balanceamento mais avançado), monitorização e logging mais completos, e expansão de funcionalidades como filtros avançados de pesquisa e regras mais inteligentes para votação de documentos.