

# LPN: Log Partition Network

Daniele Ferrarelli\*, Marco Ferri<sup>†</sup>, Lorenzo Valeriani<sup>‡</sup>

*Dipartimento di Ingegneria Civile e Ingegneria Informatica*

*Università degli studi di Roma "Tor Vergata"*

Roma, Italia

\*daniele.ferrarelli@alumni.uniroma2.eu

<sup>†</sup>marco.ferri.98@alumni.uniroma2.eu

<sup>‡</sup>lorenzo.valeriani.459326@alumni.uniroma2.eu

**Abstract**—In questo documento si illustra una soluzione implementativa di uno storage chiave-valore distribuito per edge computing scritta in Go.

**Index Terms**—sistemi distribuiti, peer-to-peer, edge computing, cloud computing, distributed system, key-value storage

## I. INTRODUZIONE

**L**E reti peer-to-peer rappresentano una soluzione comune per il problema dello storage distribuito. Tra queste, quelle strutturate si prestano particolarmente alle tipologie di storage chiave-valore. Attraverso tecniche come il consistent hashing, si supportano le operazioni di ricerca delle informazioni in modo efficiente.[1] L'edge computing è un paradigma di computazione che estende il cloud tradizionale con le funzionalità di computazione e storage offerte da nodi localizzati ai bordi della rete e quindi vicino agli utenti. La soluzione proposta sfrutta una rete peer-to-peer strutturata per indicizzare le risorse distribuite sui vari nodi edge, cercando di trarre beneficio da entrambe le realtà. Il protocollo utilizzato dalla rete peer-to-peer è Kademlia,[2] nell'implementazione in Go fornita da IPFS[3]. I dati sono replicati su più nodi affinché il sistema sia tollerante ai guasti. La consistenza tra le repliche dei dati è affidata all'algoritmo di consenso distribuito Raft.[4][5] Il progetto fa largo uso dei servizi cloud forniti da Amazon Web Services, quali RDS, Lambda e DynamoDB. La comunicazione tra i nodi e con i client è attuata tramite chiamate gRPC.

## II. TOPOLOGIA

I nodi del sistema sono connessi per formare una rete peer-to-peer strutturata, su questa è presente un'ulteriore serie di collegamenti che costituisce la rete di replicazione dei dati. Quando si inserisce un nuovo dato nel sistema, questo sarà memorizzato almeno nel nodo che ha ricevuto l'operazione di inserimento, per far sì che la latenza di rete tra l'utente ed il dato sia minima. Quest'ultimo nodo sarà il responsabile di quel dato, identificato da una chiave. Oltre a questo, il dato sarà replicato su un insieme di nodi che possono essere contattati in caso di fallimento del responsabile. I vari nodi vengono identificati tramite il loro indirizzo IP.

### A. Rete di indexing

Il sistema sfrutta la DHT di Kademlia per associare ad ogni chiave memorizzata l'indirizzo IP del nodo responsabile. Così

facendo si mantiene l'efficienza del lookup di una rete strutturata ( $O(\log(N))$ ), permettendo la possibilità di posizionare il dato in un nodo che minimizzi la latenza con il client che vi accede. La rete peer-to-peer memorizza inoltre per ogni nodo il cluster di replicazione a cui appartiene, in caso di crash del nodo responsabile è necessario eseguire un'altra richiesta sulla DHT per cercare una replica attiva del dato. La complessità totale dell'operazione resta  $O(\log(N))$ . Al fine di supportare questo comportamento, si è realizzata una struttura per incapsulare la libreria fornita da IPFS, estendendo il suo comportamento in modo trasparente alle richieste.

Le operazioni aggiunte sono:

- PutValue e GetValue
- PutCluster e GetCluster

La distinzione tra le operazioni di ricerca chiave-responsabile e responsabile-cluster è eseguita impostando correttamente il primo byte della chiave. Allo stesso modo, in caso di ricerca chiave-responsabile, osservando il primo byte del campo corrispondente al responsabile, è possibile capire se la chiave è presente sulla DHT oppure ha subito offloading sul cloud. I dettagli di quest'ultima operazione sono affrontati nella corrispondente sezione.

### B. Rete di replicazione

L'insieme dei nodi del sistema è partizionato in un insieme di cluster di replicazione. I nodi che appartengono allo stesso cluster si replicano vicendevolmente e i dati sono mantenuti consistenti tramite Raft. La formazione dei cluster avviene quando i nodi richiedono l'ingresso nel sistema. Nel caso in cui non ci siano cluster già formati, i nodi aspettano l'ingresso di altri, per essere certi di poter assicurare un determinato livello di tolleranza ai guasti, che può essere configurato dall'amministratore. Quando la quantità di nodi è sufficiente, questi formano un primo cluster. Gli ingressi successivi andranno a far parte di questo cluster, finché la dimensione di quest'ultimo non sarà due volte la dimensione minima di un cluster: in questo caso, metà dei nodi si staccheranno per formarne uno nuovo.

## III. STORAGE LOCALE

Lo storage locale di ogni nodo è stato implementato come un'interfaccia in grado di esporre le operazioni:

- Get(key []byte) ([]byte, error)

- Put(key []byte, value [][]byte) error
- Append(key []byte, value [][]byte) ([][]byte, error)
- Del(key []byte) error
- DeleteExcept([]string) error
- GetAllKeys() ([]string, []string)

L'uso di un'interfaccia permette un'astrazione a livello di codice ed una migliore semplicità di espansione del progetto al fine di supportare diverse tecnologie di storage. Attualmente, sono forinte due implementazioni della stessa interfaccia: una che fa uso di BadgerDB, on-disk, e l'altra di Redis, in-memory. L'interfaccia che sfrutta Redis, in particolare, si collega ad un indirizzo IP, che può essere esposto da un container. Alcune operazioni, come l'append, richiedono un'esecuzione transazionale dal momento che sfruttano una get seguita da una put. In Redis, sono state sfruttate le condizioni di lock ottimistico secondo le quali una transazione è mandata in abort e fatta ripartire in caso di race condition nei confronti della stessa chiave.

#### IV. CONSISTENZA E TOLLERANZA AI GUASTI

Al fine di garantire tolleranza ai guasti, tutti i dati sono replicati all'interno di un cluster. Le varie repliche sono tenute aggiornate tramite Raft. L'algoritmo, prevedendo la presenza di un leader, garantisce l'ordinamento sequenziale delle operazioni secondo il suo ordine di programma. Si è tuttavia scelto di gestire le operazioni di get esternamente a Raft: nel caso in cui il dato sia presente sulla replica contattata, quest'ultima lo ritorna immediatamente, anche se potrebbe non essere la versione più aggiornata. Gli errori supportati sono solamente errori temporanei: se un nodo subisce crash, si assume che questo tornerà ad essere disponibile dopo un intervallo finito di tempo. La quantità massima di crash gestibili in un singolo cluster in contemporanea dipende dalla dimensione minima del cluster configurata: per gestire  $k$  errori la dimensione deve essere  $2k + 1$ . È opportuno notare che, essendo la dimensione di un cluster compresa tra  $2k + 1$  e  $4k + 1$ , i cluster più grandi potrebbero essere in grado di tollerare più di  $k$  guasti. I nodi comunicano tra loro e con i client tramite chiamate gRPC. La semantica di errore nelle chiamate a procedura remota è stata resa at-least-once impostando una policy di retry nella configurazione di gRPC.

#### V. MIGRAZIONE

Il sistema supporta la migrazione delle chiavi da un nodo ad un altro. Questa operazione viene richiesta automaticamente in base alla quantità di operazioni richieste dai client ad un nodo nei confronti di una singola chiave. È possibile configurare un peso per le operazioni di scrittura, ovvero put e append, e per le operazioni di lettura, ovvero get. Si mantengono in memoria per ogni nodo le operazioni richieste recentemente dai client e verso quali chiavi. Si può configurare per quanto tempo tenere traccia delle operazioni ricevute. Tutte le operazioni ricevute e le chiavi alle quali queste si riferiscono sono memorizzate in una struttura dati ordinata nel tempo, supportata da una slice. Quando si accede a questa struttura, si tiene conto del tempo

attuale e si eliminano tutte le operazioni ritenute obsolete. La ricerca dell'indice dell'ultima operazione da rimuovere, essendo la struttura dati ordinata, avviene tramite ricerca binaria. Una volta trovata questa si rimuovono tutte le operazioni precedenti. Una singola goroutine gestisce l'accesso a questa struttura per evitare la necessità di sincronizzazione e, allo scadere di un intervallo configurabile, la scorre interamente, valutando per ogni chiave la quantità di operazioni che la riguardano ed il costo di queste. Nel caso in cui la somma dei costi per ogni operazione di una chiave superi una soglia configurabile, il nodo richiede la migrazione al responsabile della chiave. Il responsabile, dopo aver ricevuto la richiesta di migrazione, valuta i costi delle operazioni da lui ricevute per la stessa chiave ed in caso questi siano inferiori migra la chiave verso il nuovo responsabile.

#### VI. INTEGRAZIONE CON IL CLOUD

La soluzione presentata fa largo uso dei servizi Cloud offerti da AWS.

Le funzionalità implementate con il supporto Cloud sono:

- Servizio di registrazione
- Offloading dei dati di grandi dimensioni
- Servizio client per ottenere gli IP dei nodi edge

In generale si è preferito un approccio serverless utilizzando Lambda piuttosto che istanze EC2. Questa scelta è stata dettata dalla volontà di garantire tutti i vantaggi del serverless computing. In particolare, data la necessità di utilizzare questo servizio solo in fase di registrazione, si è preferito un servizio pay-per-use piuttosto che mantenere accesa un'istanza EC2, che potrebbe ricevere poche richieste quando il sistema è ormai a regime.

Al livello teorico, inoltre, EC2 potrebbe rappresentare un single point of failure nonchè collo di bottiglia in caso di più richieste concorrenti. Per ovviare a ciò sarebbe stato necessario generare più istanze con un load balancer. Le Lambda permettono invece di bypassare questi problemi con l'unico svantaggio del cold start che diventa trascurabile dopo le prime invocazioni.

##### A. Servizio di registrazione

Questo servizio gestisce i cluster di replicazione. Tiene conto dell'eventuale generazione di nuovi cluster, dell'eventuale crash temporaneo dei nodi edge, nel caso in cui non ci siano abbastanza nodi per generare il primo cluster e il supporto alla gestione dei nodi Bootstrap per la rete di indexing. Tutto ciò viene fatto in maniera completamente trasparente al nodo edge che riceve semplicemente la lista degli IP del suo cluster.

Tutti i dati vengono mantenuti in un'istanza RDS, le query vengono effettuate tramite invocazioni a funzioni Lambda implementate in Python. Per ragioni di sicurezza è stata generata una VPC in cui vive l'istanza RDS.

##### B. Offloading

La rete è formata da nodi edge, ossia nodi con limitata capacità computazionale e di memoria, inoltre il contesto è

quello di uno storage chiave valore, quindi si è reso necessario gestire anche valori con dimensioni elevate.

E' stato utilizzato il servizio DynamoDB per mantenere i dati nel Cloud. La principale limitazione di questa soluzione è che Dynamo ha una dimensione limite per i valori da salvare. Essa può essere aggirata utilizzando il servizio di storage S3.

### C. Servizio Client

Il client per contattare il nodo edge con latenza minore ha necessità di conoscere gli IP di tali nodi per applicare un metodo di verifica della latenza. Questa necessità è stata ovviata tramite la realizzazione di un supporto serverless. In particolare i servizi utilizzati sono:

- RDS: istanza di database relazionale che mantiene tutti i metadati dei nodi edge e dei loro cluster.
- Lambda: servizio serverless per fare query all'istanza RDS
- Gateway: utilizzato per invocare la Lambda che comunica con il database senza la necessità di avere credenziali per poterla invocare.

Realizzato come Gateway aperto senza necessità di autenticazione. Un possibile upgrade è quello di realizzare un meccanismo di autenticazione per i client sfruttando ad esempio Cognito.

L'istanziamento di tutti i servizi cloud è stato automatizzato tramite l'utilizzo di Terraform. Per rendere il tutto ancora più semplice è stato creato uno script bash che garantisce la fase di preparazione e quella di run dei vari comandi Terraform. In particolare necessita solo di un file .vars con i dati sensibili dell'istanza RDS ossia username e password. Infine è stato creato anche uno script complementare al setup che automatizza la destroy di tutti i servizi AWS ed il clean in locale dei file generati per la configurazione.

## VII. LIMITAZIONI

Attualmente, l'unico servizio di storage cloud supportato è DynamoDB, pertanto la grandezza massima supportata per un valore è 400KB.[6]

L'operazione di leave, sebbene implementabile, non è al momento supportata. La join, richiedendo la riconfigurazione dei cluster, è un'operazione lineare nel numero delle chiavi. Nel caso in cui è necessario riconfigurare i cluster, infatti, i nodi che si staccano devono richiedere la cancellazione delle proprie chiavi dal cluster precedente e ne devono eseguire la put sul nuovo cluster. Inoltre, l'operazione di join sulla rete peer-to-peer è lineare nel numero dei nodi. Questa limitazione, tuttavia, è ritenuta meno influente nel comportamento steady-state del sistema, dato che si ritiene che a regime non ci siano ulteriori richieste di join e questo prezzo è ampiamente compensato da lookup più efficienti.

Dato che non è presente il supporto all'operazione di delete nella libreria che implementa Kademia, a questa operazione si fa corrispondere il put della chiave da eliminare con un valore vuoto. Questo comportamento causa un minimo uso di memoria anche per le chiavi eliminate.

Un'altra condizione da non sottovalutare, trattandosi di nodi

edge, è il caso in cui un nodo non abbia storage sufficiente per portare a termine le operazioni richieste. Non sono state implementate soluzioni a questo problema.

## VIII. SVILUPPI FUTURI

Sarebbe possibile risolvere la limitazione sulla taglia massima dei valori dovuta a DynamoDB includendo la possibilità di avvalersi di altri servizi di storage come S3. Il supporto a livello di codice è già in parte implementato nel modulo Go che incapsula la DHT: nel caso in cui una chiave sia stata mandata sul cloud, al campo value si può far corrispondere il link del bucket S3 che la contiene.

Sempre considerando l'offloading, si potrebbe cambiare la politica che decide quali chiavi debbano essere mandate sul cloud, considerando sia la taglia dei valori corrispondenti, sia la frequenza ed il costo delle operazioni che le riguardano. Ampliando il supporto fornito dalla libreria di Kademia, sarebbe possibile implementare la delete dei valori memorizzati sulla DHT ed aggiungere euristiche di network proximity sulla rete overlay.[7]

Si è valutata anche la possibilità di includere un servizio di network coordinates come Vivaldi[8] o Pharos.[9] La presenza di un sistema simile permetterebbe una maggior semplicità nell'applicazione di ottimizzazioni basate sulla prossimità di rete e fornirebbe un approccio più immediato per i client al fine di connettersi ai nodi con minore latenza nei loro confronti. Attualmente i client possono richiedere l'intera lista dei nodi edge e valutare la latenza verso ciascuno con le rpc di ping che sono ad ora implementate. L'implementazione della leave di un nodo dal cluster non è attualmente supportata. Per supportare questa operazione è necessario inserire una nuova lambda per segnalare al database che un nodo sta uscendo dal sistema. Il database dovrà preoccuparsi di vedere se sono presenti cluster sovradimensionati. Nel caso in cui il cluster del nodo che sta uscendo dal sistema mantiene la dimensione minima, questo può continuare ad esistere. In caso contrario quel cluster deve essere rimosso ed i nodi devono trovare un nuovo cluster a cui aggiungersi. COGNITOOOOOO j-!-?grr

## IX. TESTING

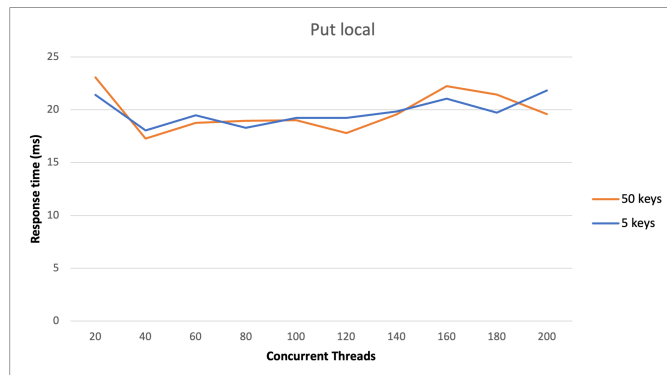
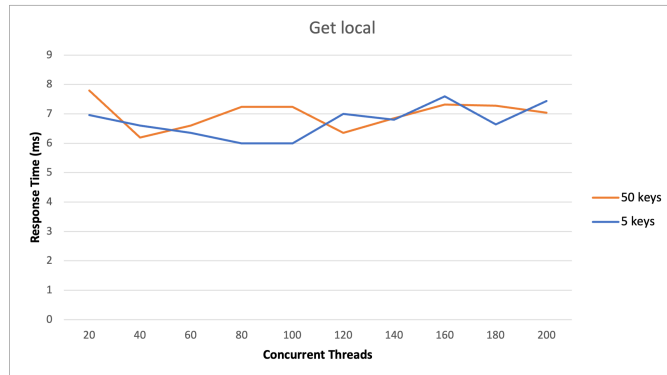
I test sono stati eseguiti su una rete locale(?) utilizzando 10 nodi. Per misurare le performance per le varie operazioni eseguite si è utilizzato una serie di thread che fanno operazioni sul sistema. All'aumentare del numero di thread concorrenti si misura la latenza per le varie operazioni supportate. Su 50 chiavi in concorrenza. Configurazione 1 Offloading a 4096 test generati con 15% put e 85% get 0-5000 Configurazione 2 // 0-2048 Configurazione 3 Offloading a 4096 test generati con 40% put 20% append 40% get 0-5000 Configurazione 4 all'aumentare del numero di chiavi I test sono stati eseguiti generando traffico e misurando con nodi in rete locale su un subset di chiavi comuni Thread connessi ognuno ad un singolo nodo per simulare lo use case effettivo Come abbiamo fatto i test ed i risultati

### A. Risultato delle fasi di test

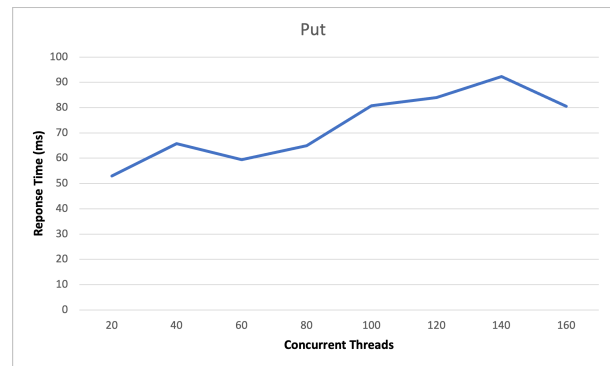
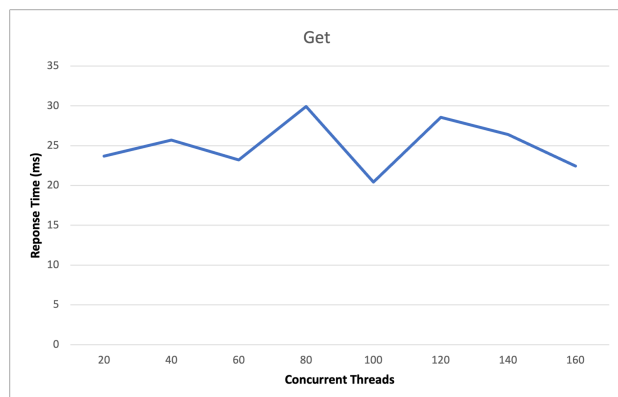
Tempo medio(?) di get locale è di circa 7 ms, in remoto 110 ms

Tempo medio(?) di put locale è di circa 30 ms, in remoto 130 ms

5 chiavi in concorrenza 1-2048 85% get, 15% put Migrazione 10s offloading 4096



5 chiavi in concorrenza 1-2048 85% get, 15% put Migrazione 10s offloading 4096



il servizio di registrazione sul cloud e che le credenziali AWS siano presenti anche nella cartella .aws della directory principale del progetto. In caso di esecuzione locale, il servizio di registrazione può essere sostituito con il programma registerServer.go, impostando nel file config.json "TestingMode": true.

L'applicazione in esecuzione sfrutta la porta 50051 per ricevere chiamate gRPC, la porta 42424 per interagire con gli altri nodi nelle operazioni correlate alla rete strutturata.

### A. Installazione

Una volta scaricati i file sorgente, è possibile compilarli con il comando `make executable`, che va a generare il file eseguibile "server". C'è anche la possibilità di generare un'immagine docker con il comando `make docker`, che può essere eseguita con il comando `docker run -it app`. Le istruzioni per installare le dipendenze sono presenti nel file README.md.

### B. Configurazione

Il sistema ha diverse componenti che possono essere configurate senza necessità di ricompilare il codice. Tutte queste proprietà sono scritte nel file config.json:

- Database indica il database sfruttato dal singolo nodo come rete locale. Questa proprietà può avere un valore differente per ogni nodo.
- DbAddress indica l'indirizzo IP in cui è reperibile il database che implementa lo storage locale del nodo. Questo indirizzo è particolarmente utile nel caso in cui il database si trovi su un altro container o preveda questa metodologia di accesso.
- RequestTimeoutMilliseconds indica dopo quanti millisecondi è possibile considerare fallita una chiamata gRPC che non ha ricevuto alcuna risposta.
- ReplicationFactor indica la grandezza minima del cluster. Sarebbe buona norma impostare questo valore a  $2k + 1$ , con  $k$  il numero massimo di crash tollerabili in contemporanea nello stesso cluster.
- OffloadingThreshold indica la taglia massima dopo la quale un valore viene mandato sul cloud.
- DynamoTable indica il nome della tabella DynamoDB usata dai nodi.

## X. MANUALE D'USO

Il codice del progetto è reperibile al link <https://github.com/ThetaRangers/SDCC>.

Prima dell'esecuzione, si richiede che sia in esecuzione

- MigrationWindowMinutes indica dopo quanti minuti si considerano obsolete le operazioni inserite nella struttura dati adibita alla migrazione.
- MigrationPeriodSeconds indica dopo quanti secondi un nodo scorre la propria struttura dati per valutare eventuali richieste di migrazione.
- MigrationThreshold indica il valore soglia per la somma dei costi delle operazioni riguardanti una singola chiave al fine di richiedere la migrazione.
- Subnet indica la maschera di sottorete con la quale un nodo apprende il proprio indirizzo IP. Per forzare un matching esatto è necessario porre IP/32 come subnet.
- TestingServer indica l'indirizzo IP del servizio di registrazione locale che esegue il file registerServer.go.
- TestingMode indica se si sta usando il servizio di registrazione locale o quello implementato su AWS.
- AwsRegion indica il nome della regione AWS su cui sono presenti i servizi sfruttati dal sistema.
- CostRead indica il costo delle operazioni di read.
- CostWrite indica il costo delle operazioni di write.
- MaxKey indica la taglia massima per la chiave di un dato.

### C. Esecuzione

Se è presente un servizio di registrazione, si può eseguire il programma “server” compilato su un nodo del sistema, oppure si può eseguire l'apposito container. I singoli nodi restano in attesa di poter formare un cluster. Nel caso in cui ciò sia possibile, l'ultimo nodo che ha richiesto la registrazione al servizio notifica i nodi in attesa della formazione di un cluster tramite apposite chiamate gRPC. Quando il numero di nodi nel sistema è pari o superiore al campo ReplicationFactor del file config.json, l'insieme dei nodi è in grado di ricevere e gestire connessioni di ingresso da parte dei client. SCRIVERE DA QUALCHE PARTE DI LIBRERIA CLIENT

### REFERENCES

- [1] Hari Balakrishnan et al. “Looking up data in P2P systems”. In: *Communications of the ACM* (Nov. 2003). DOI: 10.1145/606272.606299.
- [2] Petar Maymounkov and David Mazières. *Kademlia: A Peer-to-peer Information System Based on the XOR Metric*. URL: <https://pdos.csail.mit.edu/~petar/papers/maymounkov-kademlia-lncs.pdf>.
- [3] libp2p. *go-libp2p-kad-dht*. URL: <https://pdos.csail.mit.edu/~petar/papers/maymounkov-kademlia-lncs.pdf>.
- [4] Diego Ongaro and John Ousterhout. *The Raft Consensus Algorithm*. URL: <https://raft.github.io>.
- [5] Hashicorp. *Raft*. URL: <https://github.com/hashicorp/raft>.
- [6] Amazon. *Service, Account, and Table Quotas in Amazon DynamoDB*. URL: <https://docs.aws.amazon.com/amazondynamodb/latest/developerguide/Limits.html>.
- [7] Hidehiro Kanemitsu and Hidenori Nakazato. “KadRTT: Routing with network proximity and uniform ID arrangement in Kademlia”. In: *2021 IFIP Networking Conference (IFIP Networking)*. 2021, pp. 1–6. DOI: 10.23919/IFIPNetworking52078.2021.9472816.

- [8] Frank Dabek et al. *Vivaldi: A Decentralized Network Coordinate System*. URL: <https://pdos.csail.mit.edu/papers/vivaldi:sigcomm/paper.pdf>.
- [9] Yang Chen et al. “Pharos: A Decentralized and Hierarchical Network Coordinate System for Internet Distance Prediction”. In: *IEEE GLOBECOM 2007 - IEEE Global Telecommunications Conference*. 2007, pp. 421–426. DOI: 10.1109/GLOCOM.2007.85.