

# Ré-identification efficace dans les types de données répliquées sans conflit (CRDTs)

## THÈSE

présentée et soutenue publiquement le TODO : Définir une date

pour l'obtention du

**Doctorat de l'Université de Lorraine**  
(mention informatique)

par

Matthieu Nicolas

### Composition du jury

<i>Président :</i>	Stephan Merz
<i>Rapporteurs :</i>	Le rapporteur 1 de Paris
	Le rapporteur 2
	suite taratata
	Le rapporteur 3
<i>Examineurs :</i>	L'examineur 1 d'ici
	L'examineur 2
<i>Membres de la famille :</i>	Mon frère
	Ma sœur

Mis en page avec la classe thesul.

# Remerciements

Les remerciements.



*Je dédie cette thèse  
à ma machine.  
Oui, à Pandore,  
qui fut la première de toutes.*



# Sommaire

<b>Introduction</b>	<b>1</b>
1 Contexte . . . . .	1
2 Questions de recherche . . . . .	1
3 Contributions . . . . .	1
4 Plan du manuscrit . . . . .	1
<b>Chapitre 1</b>	
<b>État de l’art</b>	<b>3</b>
1.1 Transformées opérationnelles . . . . .	3
1.2 Séquences répliquées sans conflits . . . . .	3
1.2.1 Types de données répliquées sans conflits . . . . .	3
1.2.2 Approches pour les séquences répliquées sans conflits . . . . .	4
1.3 LogootSplit . . . . .	5
1.3.1 Identifiants . . . . .	5
1.3.2 Aggrégation dynamique d’éléments en blocs . . . . .	5
1.3.3 Limites . . . . .	5
1.4 Mitigation du surcoût des séquences répliquées sans conflits . . . . .	5
1.4.1 Core-Nebula . . . . .	5
1.4.2 LSEQ . . . . .	5
1.5 Synthèse . . . . .	5
<b>Chapitre 2</b>	
<b>Présentation de l’approche</b>	<b>7</b>
2.1 Modèle du système . . . . .	7
2.2 Définition de l’opération de renommage . . . . .	7
2.2.1 Objectifs . . . . .	7
2.2.2 Propriétés . . . . .	7

2.2.3	Contraintes . . . . .	7
-------	-----------------------	---

<b>Chapitre 3</b>		
<b>Renommage dans un système centralisé</b>		<b>9</b>

3.1	RenamableLogootSplit . . . . .	10
3.1.1	Opération de renommage proposée . . . . .	10
3.1.2	Gestion des opérations concurrentes au renommage . . . . .	10
3.1.3	Processus d'intégration d'une opération . . . . .	10
3.1.4	Évolution du modèle de cohérence . . . . .	10
3.1.5	Récupération de la mémoire des états précédents . . . . .	10
3.2	Validation . . . . .	10
3.2.1	Preuve de correction . . . . .	10
3.2.2	Complexité temporelle . . . . .	10
3.3	Discussion . . . . .	10
3.3.1	Stockage des états précédents sur disque . . . . .	10
3.3.2	Compression de l'opération de renommage . . . . .	10
3.3.3	Limitation de la taille de l'opération de renommage . . . . .	10
3.4	Conclusion . . . . .	10

<b>Chapitre 4</b>		
<b>Renommage dans un système distribué</b>		<b>11</b>

4.1	RenamableLogootSplit v2 . . . . .	12
4.1.1	Conflits en cas de renommages concurrents . . . . .	12
4.1.2	Méthode de résolution de conflits proposée . . . . .	12
4.1.3	Relation de priorité entre renommages . . . . .	12
4.1.4	Algorithme d'annulation de l'opération de renommage . . . . .	12
4.1.5	Mise à jour du processus d'intégration d'une opération . . . . .	12
4.1.6	Mise à jour des règles de récupération de la mémoire des états précédents . . . . .	12
4.2	Validation . . . . .	12
4.2.1	Complexité temporelle . . . . .	12
4.2.2	Expérimentations . . . . .	12
4.2.3	Résultats . . . . .	12
4.3	Discussion . . . . .	12
4.3.1	Implémentation alternative à base d'operation-log . . . . .	12



4.3.2	Définition de relations de priorité plus optimales . . . . .	12
4.3.3	Report de la transition vers la nouvelle epoch principale . . . . .	12
4.4	Conclusion . . . . .	12

## Chapitre 5

### Stratégies de déclenchement du renommage 13

5.1	Motivation . . . . .	13
5.2	Stratégies proposées . . . . .	13
5.2.1	Propriétés . . . . .	13
5.2.2	Stratégie 1 : ??? . . . . .	13
5.2.3	Stratégie 2 : ??? . . . . .	13
5.3	Évaluation . . . . .	14
5.4	Conclusion . . . . .	14

## Chapitre 6

### Conclusions et perspectives 15

6.1	Résumé des contributions . . . . .	15
6.2	Perspectives . . . . .	15
6.2.1	Définition de relations de priorité plus optimales . . . . .	15
6.2.2	Redéfinition de la sémantique du renommage en déplacement d'éléments . . . . .	15
6.2.3	Définition de types de données répliquées sans conflits plus complexes . . . . .	15

## Annexe A

### Algorithmes

Index	19
-------	----

## Bibliographie



# Table des figures



# Introduction

- 1 Contexte
- 2 Questions de recherche
- 3 Contributions
- 4 Plan du manuscrit



# Chapitre 1

## État de l’art

### Sommaire

---

<b>1.1</b>	<b>Transformées opérationnelles . . . . .</b>	<b>3</b>
<b>1.2</b>	<b>Séquences répliquées sans conflits . . . . .</b>	<b>3</b>
1.2.1	Types de données répliquées sans conflits . . . . .	3
1.2.2	Approches pour les séquences répliquées sans conflits . . . . .	4
<b>1.3</b>	<b>LogootSplit . . . . .</b>	<b>5</b>
1.3.1	Identifiants . . . . .	5
1.3.2	Aggrégation dynamique d’éléments en blocs . . . . .	5
1.3.3	Limites . . . . .	5
<b>1.4</b>	<b>Mitigation du surcoût des séquences répliquées sans conflits</b>	<b>5</b>
1.4.1	Core-Nebula . . . . .	5
1.4.2	LSEQ . . . . .	5
<b>1.5</b>	<b>Synthèse . . . . .</b>	<b>5</b>

---

## 1.1 Transformées opérationnelles

## 1.2 Séquences répliquées sans conflits

### 1.2.1 Types de données répliquées sans conflits

#### Principes

#### Familles de types de données répliquées sans conflits

- Types de données répliquées sans conflits à base d’états [24, 23]
- Types de données répliquées sans conflits à base d’opérations [24, 23, 6, 5]
- Types de données répliquées sans conflits à base de différences [3, 2]

## Adoption dans la littérature et l'industrie

- Conception et développement de bibliothèques mettant à disposition des développeurs d'applications des types de données composés [17, 16, 29, 12, 4]
- Conception de langages de programmation intégrant des CRDTs comme types primitifs, destinés au développement d'applications distribuées [14, 10]
- Conception et implémentation de bases de données distribuées, relationnelles ou non, privilégiant la disponibilité et la minimisation de la latence à l'aide des CRDTs [21, 9, 28, 8, 30]
- Conception d'un nouveau paradigme d'applications, Local-First Software, dont une des fondations est les CRDTs [13, 11]
- Éditeurs collaboratifs temps réel à large échelle et offrant de nouveaux scénarios de collaboration grâce aux CRDTs [15, 18]

### 1.2.2 Approches pour les séquences répliquées sans conflits

#### Approche à pierres tombales

- WOOT [19, 27, 1]
- RGA [22]
- RGASplit [7]

#### Approche à identifiants densément ordonnés

- Treedoc [20]
- Logoot [25, 26]



## 1.3 LogootSplit

### 1.3.1 Identifiants

Composition

Stratégie d'allocation

### 1.3.2 Aggrégation dynamique d'éléments en blocs

### 1.3.3 Limites

## 1.4 Mitigation du surcoût des séquences répliquées sans conflits

### 1.4.1 Core-Nebula

### 1.4.2 LSEQ

*Matthieu: Serait intéressant d'avoir une implémentation combinant LogootSplit et LSEQ pour vérifier si les contraintes sur la création de blocs dans LogootSplit ne "sabotent" pas la croissance polylogarithmique des identifiants de LSEQ*

## 1.5 Synthèse



# Chapitre 2

## Présentation de l'approche

### Sommaire

---

<b>2.1</b>	<b>Modèle du système . . . . .</b>	<b>7</b>
<b>2.2</b>	<b>Définition de l'opération de renommage . . . . .</b>	<b>7</b>
2.2.1	Objectifs . . . . .	7
2.2.2	Propriétés . . . . .	7
2.2.3	Contraintes . . . . .	7

---

### 2.1 Modèle du système

### 2.2 Définition de l'opération de renommage

#### 2.2.1 Objectifs

#### 2.2.2 Propriétés

#### 2.2.3 Contraintes



# Chapitre 3

## Renommage dans un système centralisé

### Sommaire

---

<b>3.1 RenamableLogootSplit . . . . .</b>	<b>10</b>
3.1.1 Opération de renommage proposée . . . . .	10
3.1.2 Gestion des opérations concurrentes au renommage . . . . .	10
3.1.3 Processus d'intégration d'une opération . . . . .	10
3.1.4 Évolution du modèle de cohérence . . . . .	10
3.1.5 Récupération de la mémoire des états précédents . . . . .	10
<b>3.2 Validation . . . . .</b>	<b>10</b>
3.2.1 Preuve de correction . . . . .	10
3.2.2 Complexité temporelle . . . . .	10
<b>3.3 Discussion . . . . .</b>	<b>10</b>
3.3.1 Stockage des états précédents sur disque . . . . .	10
3.3.2 Compression de l'opération de renommage . . . . .	10
3.3.3 Limitation de la taille de l'opération de renommage . . . . .	10
<b>3.4 Conclusion . . . . .</b>	<b>10</b>

---

## 3.1 RenamableLogootSplit

### 3.1.1 Opération de renommage proposée

### 3.1.2 Gestion des opérations concurrentes au renommage

### 3.1.3 Processus d'intégration d'une opération

### 3.1.4 Évolution du modèle de cohérence

### 3.1.5 Récupération de la mémoire des états précédents

## 3.2 Validation

### 3.2.1 Preuve de correction

### 3.2.2 Complexité temporelle

## 3.3 Discussion

### 3.3.1 Stockage des états précédents sur disque

### 3.3.2 Compression de l'opération de renommage

### 3.3.3 Limitation de la taille de l'opération de renommage

## 3.4 Conclusion

# Chapitre 4

## Renommage dans un système distribué

### Sommaire

---

<b>4.1 RenamableLogootSplit v2</b>	<b>12</b>
4.1.1 Conflits en cas de renommages concurrents	12
4.1.2 Méthode de résolution de conflits proposée	12
4.1.3 Relation de priorité entre renommages	12
4.1.4 Algorithme d'annulation de l'opération de renommage	12
4.1.5 Mise à jour du processus d'intégration d'une opération	12
4.1.6 Mise à jour des règles de récupération de la mémoire des états précédents	12
<b>4.2 Validation</b>	<b>12</b>
4.2.1 Complexité temporelle	12
4.2.2 Expérimentations	12
4.2.3 Résultats	12
<b>4.3 Discussion</b>	<b>12</b>
4.3.1 Implémentation alternative à base d'operation-log	12
4.3.2 Définition de relations de priorité plus optimales	12
4.3.3 Report de la transition vers la nouvelle epoch principale	12
<b>4.4 Conclusion</b>	<b>12</b>

---

## 4.1 RenamableLogootSplit v2

### 4.1.1 Conflits en cas de renommages concurrents

### 4.1.2 Méthode de résolution de conflits proposée

### 4.1.3 Relation de priorité entre renommages

### 4.1.4 Algorithme d'annulation de l'opération de renommage

### 4.1.5 Mise à jour du processus d'intégration d'une opération

### 4.1.6 Mise à jour des règles de récupération de la mémoire des états précédents

## 4.2 Validation

### 4.2.1 Complexité temporelle

### 4.2.2 Expérimentations

Scénario d'expérimentation

Implémentation des simulations

### 4.2.3 Résultats

Convergence

Consommation mémoire

Temps d'intégration des opérations "simples"

Temps d'intégration de l'opération de renommage

## 4.3 Discussion

### 4.3.1 Implémentation alternative à base d'operation-log

### 4.3.2 Définition de relations de priorité plus optimales

### 4.3.3 Report de la transition vers la nouvelle epoch principale

## 4.4 Conclusion



# Chapitre 5

## Stratégies de déclenchement du renommage

### Sommaire

<b>5.1</b>	<b>Motivation</b>	<b>13</b>
<b>5.2</b>	<b>Stratégies proposées</b>	<b>13</b>
5.2.1	Propriétés	13
5.2.2	Stratégie 1 : ???	13
5.2.3	Stratégie 2 : ???	13
<b>5.3</b>	<b>Évaluation</b>	<b>14</b>
<b>5.4</b>	<b>Conclusion</b>	<b>14</b>

### 5.1 Motivation

### 5.2 Stratégies proposées

#### 5.2.1 Propriétés

#### 5.2.2 Stratégie 1 : ???

#### 5.2.3 Stratégie 2 : ???

NOTE : Peut considérer une stratégie où on prend en compte la hauteur de l'epoch tree pour déclencher un renommage : peut attendre qu'on ait plus qu'une epoch pour autoriser un nouveau renommage d'avoir lieu. Permettrait d'empêcher le cas où un noeud revient après 6 mois d'absence et doit intégrer 100 renommages avant de pouvoir collaborer. Mais dans le cas où un noeud ne rejoint plus la collaboration, bloque le mécanisme de renommage pour les autres

## 5.3 Évaluation

## 5.4 Conclusion

# Chapitre 6

## Conclusions et perspectives

### Sommaire

---

<b>6.1</b>	<b>Résumé des contributions . . . . .</b>	<b>15</b>
<b>6.2</b>	<b>Perspectives . . . . .</b>	<b>15</b>
6.2.1	Définition de relations de priorité plus optimales . . . . .	15
6.2.2	Redéfinition de la sémantique du renommage en déplacement d'éléments . . . . .	15
6.2.3	Définition de types de données répliquées sans conflits plus com- plexes . . . . .	15

---

### 6.1 Résumé des contributions

### 6.2 Perspectives

#### 6.2.1 Définition de relations de priorité plus optimales

#### 6.2.2 Redéfinition de la sémantique du renommage en déplacement d'éléments

#### 6.2.3 Définition de types de données répliquées sans conflits plus complexes



# Annexe A

## Algorithmes



# Index

Voici un index

FiXme :

Notes :

- 1 : Matthieu : Serait intéressant d'avoir une implémentation combinant LogootSplit et LSEQ pour vérifier si les contraintes sur la création de blocs dans LogootSplit ne sabotent pas la croissance polylogarithmique des identifiants de LSEQ, 5

FiXme (Matthieu) :

Notes :

- 1 : Serait intéressant d'avoir une implémentation combinant LogootSplit et LSEQ pour vérifier si les contraintes sur la création de blocs dans LogootSplit ne sabotent pas la croissance polylogarithmique des identifiants de LSEQ, 5





# Bibliographie

- [1] Mehdi AHMED-NACER et al. « Evaluating CRDTs for Real-time Document Editing ». In : *11th ACM Symposium on Document Engineering*. Sous la dir. d'ACM. Mountain View, California, United States, sept. 2011, p. 103–112. DOI : 10.1145/2034691.2034717. URL : <https://hal.inria.fr/inria-00629503>.
- [2] Paulo Sérgio ALMEIDA, Ali SHOKER et Carlos BAQUERO. « Delta state replicated data types ». In : *Journal of Parallel and Distributed Computing* 111 (jan. 2018), p. 162–173. ISSN : 0743-7315. DOI : 10.1016/j.jpdc.2017.08.003. URL : <http://dx.doi.org/10.1016/j.jpdc.2017.08.003>.
- [3] Paulo Sérgio ALMEIDA, Ali SHOKER et Carlos BAQUERO. « Efficient State-Based CRDTs by Delta-Mutation ». In : *Networked Systems*. Sous la dir. d'Ahmed BOUAJJANI et Hugues FAUCONNIER. Cham : Springer International Publishing, 2015, p. 62–76. ISBN : 978-3-319-26850-7.
- [4] AUTOMERGE. *Automerge : data structures for building collaborative applications in Javascript*. URL : <https://github.com/automerge/automerge>.
- [5] Carlos BAQUERO, Paulo Sergio ALMEIDA et Ali SHOKER. *Pure Operation-Based Replicated Data Types*. 2017. arXiv : 1710.04469 [cs.DC].
- [6] Carlos BAQUERO, Paulo Sérgio ALMEIDA et Ali SHOKER. « Making Operation-Based CRDTs Operation-Based ». In : *Proceedings of the First Workshop on Principles and Practice of Eventual Consistency*. PaPEC '14. Amsterdam, The Netherlands : Association for Computing Machinery, 2014. ISBN : 9781450327169. DOI : 10.1145/2596631.2596632. URL : <https://doi.org/10.1145/2596631.2596632>.
- [7] Loïck BRIOT, Pascal URSO et Marc SHAPIRO. « High Responsiveness for Group Editing CRDTs ». In : *ACM International Conference on Supporting Group Work*. Sanibel Island, FL, United States, nov. 2016. DOI : 10.1145/2957276.2957300. URL : <https://hal.inria.fr/hal-01343941>.
- [8] CONCORDANT. *Concordant*. URL : <http://www.concordant.io/>.
- [9] The SyncFree CONSORTIUM. *AntidoteDB : A planet scale, highly available, transactional database*. URL : <http://antidoteDB.eu/>.
- [10] Kevin DE PORRE et al. « CScript : A distributed programming language for building mixed-consistency applications ». In : *Journal of Parallel and Distributed Computing volume 144* (oct. 2020), p. 109–123. ISSN : 0743-7315. DOI : 10.1016/j.jpdc.2020.05.010.

- [11] Peter van HARDENBERG et Martin KLEPPMANN. « PushPin : Towards Production-Quality Peer-to-Peer Collaboration ». In : *7th Workshop on Principles and Practice of Consistency for Distributed Data*. PaPoC 2020. ACM, avr. 2020. DOI : 10.1145/3380787.3393683.
- [12] Martin KLEPPMANN et Alastair R. BERESFORD. « A Conflict-Free Replicated JSON Datatype ». In : *IEEE Transactions on Parallel and Distributed Systems* 28.10 (oct. 2017), p. 2733–2746. ISSN : 1045-9219. DOI : 10.1109/tpds.2017.2697382. URL : <http://dx.doi.org/10.1109/TPDS.2017.2697382>.
- [13] Martin KLEPPMANN et al. « Local-First Software : You Own Your Data, in Spite of the Cloud ». In : *Proceedings of the 2019 ACM SIGPLAN International Symposium on New Ideas, New Paradigms, and Reflections on Programming and Software*. Onward! 2019. Athens, Greece : Association for Computing Machinery, 2019, p. 154–178. ISBN : 9781450369954. DOI : 10.1145/3359591.3359737. URL : <https://doi.org/10.1145/3359591.3359737>.
- [14] Christopher MEIKLEJOHN et Peter VAN ROY. « Lasp : A Language for Distributed, Coordination-free Programming ». In : *17th International Symposium on Principles and Practice of Declarative Programming*. PPDP 2015. ACM, juil. 2015, p. 184–195. DOI : 10.1145/2790449.2790525.
- [15] Brice NÉDELEC, Pascal MOLLI et Achour MOSTEFAOUI. « CRATE : Writing Stories Together with our Browsers ». In : *25th International World Wide Web Conference*. WWW 2016. ACM, avr. 2016, p. 231–234. DOI : 10.1145/2872518.2890539.
- [16] Petru NICOLAESCU et al. « Near Real-Time Peer-to-Peer Shared Editing on Extensible Data Types ». In : *19th International Conference on Supporting Group Work*. GROUP 2016. ACM, nov. 2016, p. 39–49. DOI : 10.1145/2957276.2957310.
- [17] Petru NICOLAESCU et al. « Yjs : A Framework for Near Real-Time P2P Shared Editing on Arbitrary Data Types ». In : *15th International Conference on Web Engineering*. ICWE 2015. Springer LNCS volume 9114, juin 2015, p. 675–678. DOI : 10.1007/978-3-319-19890-3\_55. URL : <http://dbis.rwth-aachen.de/~derntl/papers/preprints/icwe2015-preprint.pdf>.
- [18] Matthieu NICOLAS et al. « MUTE : A Peer-to-Peer Web-based Real-time Collaborative Editor ». In : *ECSCW 2017 - 15th European Conference on Computer-Supported Cooperative Work*. T. 1. Proceedings of 15th European Conference on Computer-Supported Cooperative Work - Panels, Posters and Demos 3. Sheffield, United Kingdom : EUSSET, août 2017, p. 1–4. DOI : 10.18420/ecscw2017\\_p5. URL : <https://hal.inria.fr/hal-01655438>.
- [19] Gérald OSTER et al. « Data Consistency for P2P Collaborative Editing ». In : *ACM Conference on Computer-Supported Cooperative Work - CSCW 2006*. Proceedings of the 2006 20th anniversary conference on Computer supported cooperative work. Banff, Alberta, Canada : ACM Press, nov. 2006, p. 259–268. URL : <https://hal.inria.fr/inria-00108523>.

- 
- [20] Nuno PREGUICA et al. « A Commutative Replicated Data Type for Cooperative Editing ». In : *2009 29th IEEE International Conference on Distributed Computing Systems*. Juin 2009, p. 395–403. DOI : 10.1109/ICDCS.2009.20.
- [21] RIAK. *Riak KV*. URL : <http://riak.com/>.
- [22] Hyun-Gul ROH et al. « Replicated abstract data types : Building blocks for collaborative applications ». In : *Journal of Parallel and Distributed Computing* 71.3 (2011), p. 354–368. ISSN : 0743-7315. DOI : <https://doi.org/10.1016/j.jpdc.2010.12.006>. URL : <http://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0743731510002716>.
- [23] Marc SHAPIRO et al. *A comprehensive study of Convergent and Commutative Replicated Data Types*. Research Report RR-7506. Inria – Centre Paris-Rocquencourt ; INRIA, jan. 2011, p. 50. URL : <https://hal.inria.fr/inria-00555588>.
- [24] Marc SHAPIRO et al. « Conflict-Free Replicated Data Types ». In : *Proceedings of the 13th International Symposium on Stabilization, Safety, and Security of Distributed Systems*. SSS 2011. 2011, p. 386–400. DOI : 10.1007/978-3-642-24550-3\_29.
- [25] Stéphane WEISS, Pascal URSO et Pascal MOLLI. « Logoot : A Scalable Optimistic Replication Algorithm for Collaborative Editing on P2P Networks ». In : *Proceedings of the 29th International Conference on Distributed Computing Systems - ICDCS 2009*. Montreal, QC, Canada : IEEE Computer Society, juin 2009, p. 404–412. DOI : 10.1109/ICDCS.2009.75. URL : <http://doi.ieeecomputersociety.org/10.1109/ICDCS.2009.75>.
- [26] Stéphane WEISS, Pascal URSO et Pascal MOLLI. « Logoot-Undo : Distributed Collaborative Editing System on P2P Networks ». In : *IEEE Transactions on Parallel and Distributed Systems* 21.8 (août 2010), p. 1162–1174. DOI : 10.1109/TPDS.2009.173. URL : <https://hal.archives-ouvertes.fr/hal-00450416>.
- [27] Stéphane WEISS, Pascal URSO et Pascal MOLLI. « Wooki : a P2P Wiki-based Collaborative Writing Tool ». In : t. 4831. Déc. 2007. ISBN : 978-3-540-76992-7. DOI : 10.1007/978-3-540-76993-4\_42.
- [28] C. WU et al. « Anna : A KVS for Any Scale ». In : *IEEE Transactions on Knowledge and Data Engineering* 33.2 (2021), p. 344–358. DOI : 10.1109/TKDE.2019.2898401.
- [29] YJS. *Yjs : A CRDT framework with a powerful abstraction of shared data*. URL : <https://github.com/yjs/yjs>.
- [30] Weihai YU et Claudia-Lavinia IGNAT. « Conflict-Free Replicated Relations for Multi-Synchronous Database Management at Edge ». In : *IEEE International Conference on Smart Data Services, 2020 IEEE World Congress on Services*. Beijing, China, oct. 2020. URL : <https://hal.inria.fr/hal-02983557>.



## Résumé

Afin d'assurer leur haute disponibilité, les systèmes distribués à large échelle se doivent de répliquer leurs données tout en minimisant les coordinations nécessaires entre noeuds. Pour concevoir de tels systèmes, la littérature et l'industrie adoptent de plus en plus l'utilisation de types de données répliquées sans conflits (CRDTs). Les CRDTs sont des types de données qui offrent des comportements similaires aux types existants, tel l'Ensemble ou la Séquence. Ils se distinguent cependant des types traditionnels par leur spécification, qui supporte nativement les modifications concurrentes. À cette fin, les CRDTs incorporent un mécanisme de résolution de conflits au sein de leur spécification.

Afin de résoudre les conflits de manière déterministe, les CRDTs associent généralement des identifiants aux éléments stockés au sein de la structure de données. Les identifiants doivent respecter un ensemble de contraintes en fonction du CRDT, telles que l'unicité ou l'appartenance à un ordre dense. Ces contraintes empêchent de borner la taille des identifiants. La taille des identifiants utilisés croît alors continuellement avec le nombre de modifications effectuées, aggravant le surcoût lié à l'utilisation des CRDTs par rapport aux structures de données traditionnelles. Le but de cette thèse est de proposer des solutions pour pallier ce problème.

Nous présentons dans cette thèse deux contributions visant à répondre à ce problème : (i) Un nouveau CRDT pour Séquence, *RenamableLogootSplit*, qui intègre un mécanisme de renommage à sa spécification. Ce mécanisme de renommage permet aux noeuds du système de réattribuer des identifiants de taille minimale aux éléments de la séquence. Cependant, cette première version requiert une coordination entre les noeuds pour effectuer un renommage. L'évaluation expérimentale montre que le mécanisme de renommage permet de réinitialiser à chaque renommage le surcoût lié à l'utilisation du CRDT. (ii) Une seconde version de *RenamableLogootSplit* conçue pour une utilisation dans un système distribué. Cette nouvelle version permet aux noeuds de déclencher un renommage sans coordination préalable. L'évaluation expérimentale montre que cette nouvelle version présente un surcoût temporaire en cas de renommages concurrents, mais que ce surcoût est à terme.

**Mots-clés:** CRDTs, édition collaborative en temps réel, cohérence à terme, optimisation mémoire, performance

## Abstract

**Keywords:** CRDTs, real-time collaborative editing, eventual consistency, memory-wise optimisation, performance

`main: version du lundi 19 avril 2021 à 15 h 43`