Ré-identification sans coordination dans les types de données répliquées sans conflits

Matthieu Nicolas (matthieu.nicolas@loria.fr)

Rapporteurs : Hanifa Boucheneb Professeure, Polytechnique Montréal

Davide Frey Chargé de recherche, HdR, Inria Rennes Bretagne-Atlantique

Examinateurs : Hala Skaf-Molli Maîtresse de conférences, HdR, Nantes Université, LS2N

Stephan Merz Directeur de Recherche, Inria Nancy - Grand Est

Olivier Perrin Professeur des Universités, Université de Lorraine, LORIA

Gérald Oster Maître de conférences, Université de Lorraine, LORIA



Encadrants ·

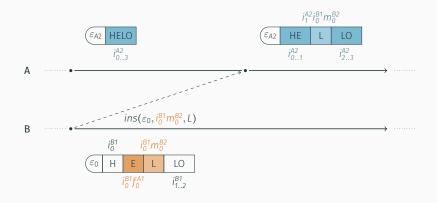


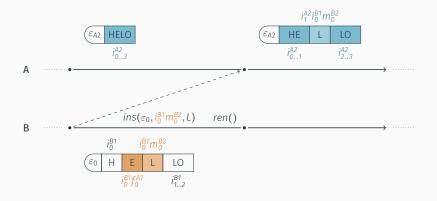


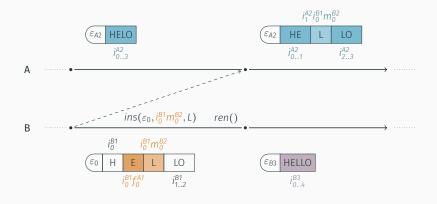


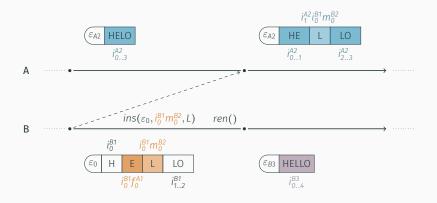
RenamableLogootSplit

Et en cas d'opérations *rename* concurrentes?

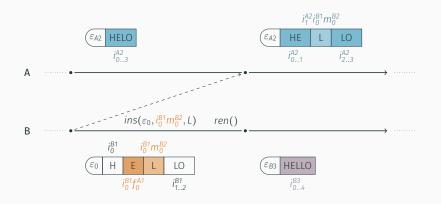








Comment faire converger les noeuds?



Comment faire converger les noeuds?

Besoin d'un mécanisme additionnel de résolution de conflits

Résolution de conflits entre opérations rename concurrentes

Observation

- · Opérations rename sont des opérations systèmes...
- · ...pas des opérations utilisateur-rices

Résolution de conflits entre opérations rename concurrentes

Observation

- · Opérations rename sont des opérations systèmes...
- · ...pas des opérations utilisateur-rices

Proposition

- · Considérer une opération rename comme prioritaire...
- · …et ignorer les opérations rename en conflit avec elle

Intuition		

Intuition

1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible
- 3. Si changement d'époque cible

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)
 - 3.2 Annuler l'effet des opérations rename de l'époque courante au PPAC

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque <u>l'époque</u> cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)
 - 3.2 Annuler l'effet des opérations *rename* de l'époque courante au PPAC.
 - 3.3 Appliquer l'effet des opérations rename du PPAC à l'époque cible

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque <u>l'époque</u> cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)
 - 3.2 Annuler l'effet des opérations rename de l'époque courante au PPAC.
 - 3.3 Appliquer l'effet des opérations rename du PPAC à l'époque cible

- 1. Ajouter l'époque créée par l'opération *rename* à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)
 - 3.2 Annuler l'effet des opérations rename de l'époque courante au PPAC.
 - 3.3 Appliquer l'effet des opérations rename du PPAC à l'époque cible

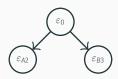
Α		· ··	
В		>	

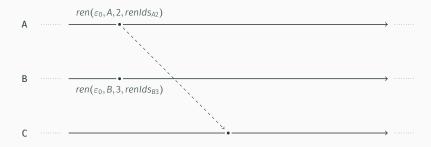




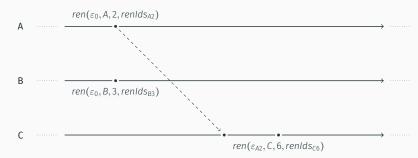


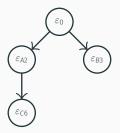


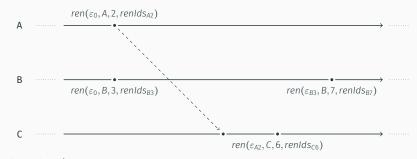


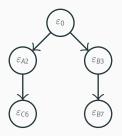


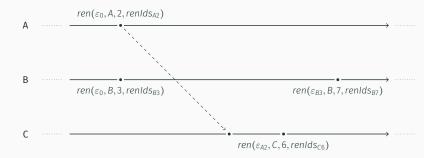






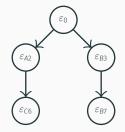


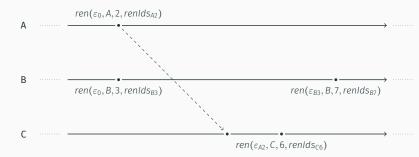




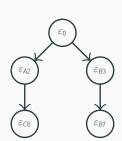
Arbre des époques

Comment choisir?



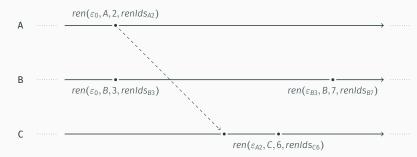


Arbre des époques

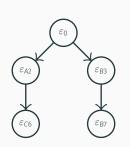


Comment choisir?

• Définit relation priority, notée $<_{\varepsilon}$, ordre strict total sur les époques

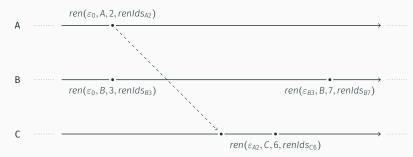


Arbre des époques

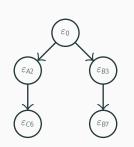


Comment choisir?

- Définit relation *priority*, notée $<_{\varepsilon}$, ordre strict total sur les époques
- Utilise ordre lexicographique sur chemins des époques dans l'arbre



Arbre des époques

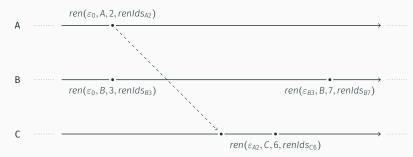


Comment choisir?

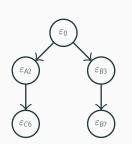
- Définit relation *priority*, notée $<_{\varepsilon}$, ordre strict total sur les époques
- Utilise ordre lexicographique sur chemins des époques dans l'arbre

Exemple

$$\varepsilon_0 < \varepsilon_0 \varepsilon_{A2}$$



Arbre des époques

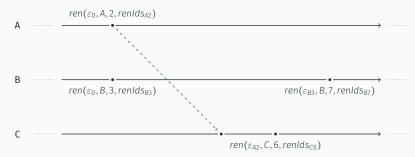


Comment choisir?

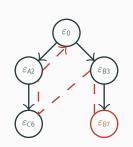
- Définit relation *priority*, notée $<_{\varepsilon}$, ordre strict total sur les époques
- Utilise ordre lexicographique sur chemins des époques dans l'arbre

Exemple

$$\varepsilon_0 < \varepsilon_0 \varepsilon_{A2} < \varepsilon_0 \varepsilon_{A2} \varepsilon_{C6}$$



Arbre des époques

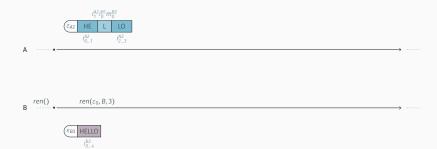


Comment choisir?

- Définit relation priority, notée $<_{\varepsilon}$, ordre strict total sur les époques
- Utilise ordre lexicographique sur chemins des époques dans l'arbre

Exemple

$$\varepsilon_0 < \varepsilon_0 \varepsilon_{A2} < \varepsilon_0 \varepsilon_{A2} \varepsilon_{C6} < \varepsilon_0 \varepsilon_{B3} \varepsilon_{B7}$$

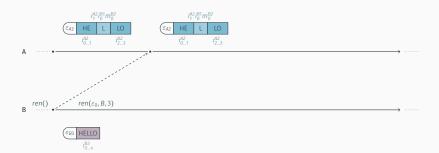


Arbre des époques de A



Étapes

• Époque courante : $arepsilon_{A2}$

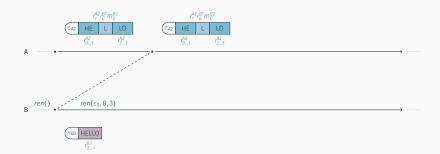


Arbre des époques de A



Étapes

• Époque courante : $\varepsilon_{\mathrm{A2}}$

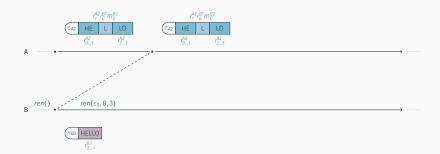


Arbre des époques de A



Étapes

- Époque courante : ε_{A2}
- Époque cible : ε_{B3}

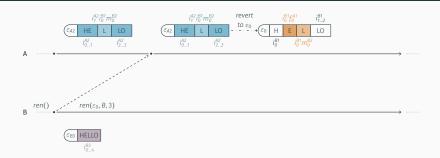


Arbre des époques de A

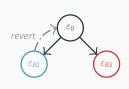


Étapes

- Époque courante : ε_{A2}
- Époque cible : ε_{B3}
- Plus Proche Ancêtre Commun : ε_0



Arbre des époques de A

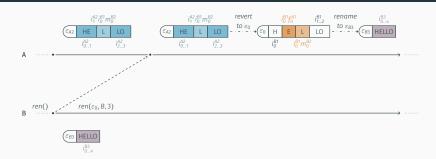


Étapes

- Époque courante : ε_{A2}
- Époque cible : ε_{B3}
- Plus Proche Ancêtre Commun : $arepsilon_0$

Doit annuler ε_{A2}

Exemple - Calculs des transformations à effectuer



Arbre des époques de A



Étapes

- Époque courante : ε_{A2}
- Époque cible : ε_{B3}
- · Plus Proche Ancêtre Commun : ε_0

Doit annuler ε_{A2} puis appliquer ε_{B3}

Algorithme d'intégration d'une opération rename

Intuition

- Ajouter l'époque créée par l'opération rename à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)
 - 3.2 Annuler l'effet des opérations rename de l'époque courante au PPAC
 - 3.3 Appliquer l'effet des opérations rename du PPAC à l'époque cible

Algorithme d'intégration d'une opération rename

Intuition

- Ajouter l'époque créée par l'opération rename à l'ensemble des époques connues
- 2. Choisir entre époque courante et nouvelle époque l'époque cible
- 3. Si changement d'époque cible
 - 3.1 Calculer chemin entre époque courante et époque cible, et notamment leur Plus Proche Ancêtre Commun (PPAC)
 - 3.2 Annuler l'effet des opérations rename de l'époque courante au PPAC
 - 3.3 Appliquer l'effet des opérations rename du PPAC à l'époque cible

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

· Prend la forme de l'algorithme revertRenameId

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- · Exclure l'effet de l'opération rename

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- · Exclure l'effet de l'opération rename

		•	•
In	eta una	тса	n
			ion

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- · Exclure l'effet de l'opération rename

Intuition

1. *id* fait partie des identifiants renommés : doit retourner son ancienne valeur

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- · Exclure l'effet de l'opération rename

Intuition

- 1. *id* fait partie des identifiants renommés : doit retourner son ancienne valeur
- 2. *id* a (potentiellement) été inséré en concurrence : doit restaurer sa (potentielle) ancienne valeur

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- Exclure l'effet de l'opération rename

Intuition

- 1. *id* fait partie des identifiants renommés : doit retourner son ancienne valeur
- 2. *id* a (potentiellement) été inséré en concurrence : doit restaurer sa (potentielle) ancienne valeur
- 3. *id* a été inséré après le renommage : doit retourner une valeur qui préserve l'ordre

Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- Exclure l'effet de l'opération rename

Intuition

- 1. *id* fait partie des identifiants renommés : doit retourner son ancienne valeur
- 2. *id* a (potentiellement) été inséré en concurrence : doit restaurer sa (potentielle) ancienne valeur
- 3. *id* a été inséré après le renommage : doit retourner une valeur qui préserve l'ordre

Distingue cas par filtrage par motif

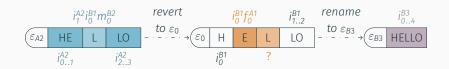
Ajout d'un nouveau mécanisme de transformation

- · Prend la forme de l'algorithme revertRenameId
- Exclure l'effet de l'opération rename

Intuition

- 1. *id* fait partie des identifiants renommés : doit retourner son ancienne valeur
- 2. *id* a (potentiellement) été inséré en concurrence : doit restaurer sa (potentielle) ancienne valeur
- 3. *id* a été inséré après le renommage : doit retourner une valeur qui préserve l'ordre

Distingue cas par filtrage par motif



Rappel:

$$renIds_{A2} = \left[i_0^{B1}, i_0^{B1} f_0^{A1}, i_1^{B1}, i_2^{B1}\right]$$

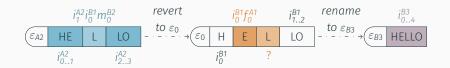


Rappel:

$$renIds_{A2} = \left[i_0^{B1}, i_0^{B1}f_0^{A1}, i_1^{B1}, i_2^{B1}\right]$$

Exemple avec $i_1^{A2}i_0^{B1}m_0^{B2}$

• Est de la forme i_1^{A2} concaténé à $i_0^{B1}m_0^{B2}$: cas 2 ou 3



Rappel:

$$renIds_{A2} = [i_0^{B1}, i_0^{B1}f_0^{A1}, i_1^{B1}, i_2^{B1}]$$

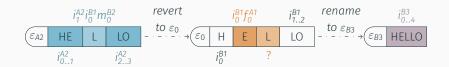
- Est de la forme i_1^{A2} concaténé à $i_0^{B1}m_0^{B2}$: cas 2 ou 3
- Trouver l'équivalent de i_1^{A2} dans $renIds_{A2}$: $i_0^{B1}f_0^{A1}$



Rappel:

$$renIds_{A2} = [i_0^{B1}, i_0^{B1}f_0^{A1}, i_1^{B1}, i_2^{B1}]$$

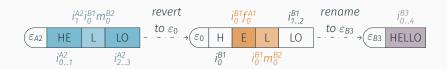
- Est de la forme i_1^{A2} concaténé à $i_0^{B1}m_0^{B2}$: cas 2 ou 3
- Trouver l'équivalent de i_1^{A2} dans $renIds_{A2}$: $i_0^{B1}f_0^{A1}$
- Trouver l'équivalent de i_2^{A2} dans $renIds_{A2}$: i_1^{B1}



Rappel:

$$renIds_{A2} = [i_0^{B1}, i_0^{B1}f_0^{A1}, i_1^{B1}, i_2^{B1}]$$

- Est de la forme i_1^{A2} concaténé à $i_0^{B1}m_0^{B2}$: cas 2 ou 3
- Trouver l'équivalent de i_1^{A2} dans $renIds_{A2}$: $i_0^{B1}f_0^{A1}$
- Trouver l'équivalent de i_2^{A2} dans $renIds_{A2}$: i_1^{B1}
- Comparer $i_0^{B1}m_0^{B2}$ avec ces derniers : $i_0^{B1}f_0^{A1}<_{id}i_0^{B1}m_0^{B2}<_{id}i_1^{B1}$



Rappel:

$$renIds_{A2} = \left[i_0^{B1}, i_0^{B1}f_0^{A1}, i_1^{B1}, i_2^{B1}\right]$$

- Est de la forme i_1^{A2} concaténé à $i_0^{B1}m_0^{B2}$: cas 2 ou 3
- Trouver l'équivalent de i_1^{A2} dans $renIds_{A2}$: $i_0^{B1}f_0^{A1}$
- Trouver l'équivalent de i_2^{A2} dans $renIds_{A2}$: i_1^{B1}
- Comparer $i_0^{B1}m_0^{B2}$ avec ces derniers : $i_0^{B1}f_0^{A1} <_{id} i_0^{B1}m_0^{B2} <_{id} i_1^{B1}$
- Retourner $i_0^{B1} m_0^{B2}$

les opérations concurrentes...

Mais ça sert à quoi de renommer?

Puisqu'on doit conserver les renlds pour gérer

Suppression des renlds

TODO : Faire exemple d'exécution avec arbre des époques associé

RenamableLogootSplit

Validation

Objectifs

- · Montrer convergence des noeuds
- Montrer que mécanisme de renommage améliore performances de la séquence répliquée (mémoire, calculs, bande-passante)

Objectifs

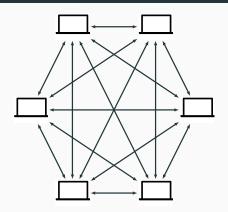
- · Montrer convergence des noeuds
- Montrer que mécanisme de renommage améliore performances de la séquence répliquée (mémoire, calculs, bande-passante)

Conduite d'une évaluation expérimentale

Absence d'un jeu de données de sessions d'édition collaborative

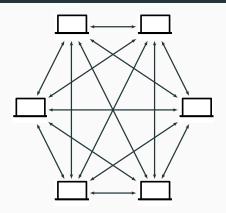
Mise en place de simulations pour générer un jeu de données

Simulations - Architecture



- · 10 noeuds éditent collaborativement un document
- · Utilisent soit LogootSplit (LS), soit RenamableLogootSplit (RLS)

Simulations - Architecture



- · 10 noeuds éditent collaborativement un document
- Utilisent soit LogootSplit (LS), soit RenamableLogootSplit (RLS)
- · Topologie réseau entièrement maillée
- · Ne considère pas pannes ou pertes de message

Simulations - Modifications

- Phase 1 (génération du contenu): Beaucoup d'insertions, quelques suppressions (80/20%)
- · Phase 2 (édition): Équilibre insertions/suppressions (50/50%)
- Noeuds passent à la phase 2 quand document atteint taille donnée (15 pages - 60k caractères)

Simulations - Modifications

- Phase 1 (génération du contenu) : Beaucoup d'insertions, quelques suppressions (80/20%)
- · Phase 2 (édition): Équilibre insertions/suppressions (50/50%)
- Noeuds passent à la phase 2 quand document atteint taille donnée (15 pages - 60k caractères)
- Noeuds terminent quand ensemble des noeuds a effectué nombre donné de modifications (10k)...
- · ...et intégré celles des autres (150k au total)

Simulations - Mécanisme de renommage

- · Noeuds désignés comme noeuds de renommage (1 à 4)
- Noeuds de renommage effectue un renommage à toutes les 7.5k/30k opérations qu'ils intègrent (5/20 opérations rename par noeud de renommage)
- Opérations rename générées à un point donné sont concurrentes

Simulations - Sorties

- Instantané de l'état de chaque noeud à différents points de la simulation (2.5k/10k opérations et état final)
- · Journal des opérations de chaque noeud

^{*.} Code des simulations et benchmarks: https://github.com/coast-team/mute-bot-random

Simulations - Sorties

- Instantané de l'état de chaque noeud à différents points de la simulation (2.5k/10k opérations et état final)
- · Journal des opérations de chaque noeud

Permet de conduire évaluations sur ces données*

^{*.} Code des simulations et benchmarks: https://github.com/coast-team/mute-bot-random