# **Rapport**

\_

# **Projet LRC**

#### Binôme:

Shuyuan LUO Maxence MAIRE

#### **Introduction:**

Ce projet vise à écrire un démonstrateur basé sur l'algorithme des tableaux pour la logique de description **ALC**. Nous avons divisé le mécanisme de preuve en trois sections principales.

La première partie fait l'analyse sémantique et syntaxique des **Abox** et **Tbox** originales. On construit ensuite des listes des assertions des concepts et instances sous forme normale négative.

La deuxième partie consiste en la préparation de la preuve, qui vise à accepter la proposition à prouver. Il faut convertir la proposition originale en assertions sous forme normale négative ne contenant que des concepts atomiques. On les ajoute dans la **Abox** construite dans la première partie.

La troisième partie est le cœur du démonstrateur qui implémente l'algorithme de résolution basé sur la méthode des tableaux. On y construit un arbre **Abe** pour résoudre le problème initial, en appliquant les règles de résolution sur cet arbre.

## Données:

On dispose de deux fichiers de données : LRC\_nnf.pl qui contient des prédicats usuels donnés dans le sujet, et LRC\_Tbox\_Abox.pl qui contient des assertions de Abox et de Tbox inspirées de l'exercice 3 du TD4. On le chargera tout de suite pour tester le programme du démonstrateur dans Prolog.

### Fichier LRC Tbox Abox.pl:

Contient des prédicats donnés dans le sujet du projet ainsi qu'une définition d'instances et de concepts, et des relations entre eux.

#### Fichier LRC nnf.pl:

- concat (L1, L2, L) : concatène deux listes L1 et L2 dans L.
- enleve (X, L, LL) : enlever X de L, et renvoie le résultat dans LL.
- **genere (Nom)**: génère une nouvelle instance dont le nom est Nom=instanceX, X un nombre qui changera au fur et à mesure que le nombre d'utilisations augmente.
- compteur (Num) : réalise le compteur.
- nombre (X,L1) : transforme un nombre X en une chaîne de caractères L1.
- chiffre\_car(Num, C) : Transforme un numéro Num en un caractère C.
- my\_flatten(L, Z) : linéarise une liste L pouvant potentiellement contenir des sous-listes et la renvoie dans Z.

### Partie 1:

Le code de cette partie est contenu dans le fichier LRC\_part1.pl. Pour exécuter cette partie, il suffit d'appliquer le prédicat premiere\_etape.

L'analyse sémantique dans cette partie consiste à identifier si l'expression conceptuelle est bien une composition de concepts atomique et de rôles en utilisant le prédicat **concept**. Pour faire l'analyse syntaxique, il suffit d' utiliser le prédicat **autoref** pour vérifier que chaque concept non-atomique donné dans l'énoncé n'est pas autoréférent.

Après l'analyse syntaxique et sémantique, on passe pour la création des listes de Tbox et Abox d'après creation\_Tbox, creation\_Abox.

Puis les **traitement\_Abox** et **traitement\_Tbox** nous permettent de développer les concepts basés sur les concepts atomiques.

### Fichier LRC part1.pl:

- **premiere\_etape (TboxR, AboxR1, AboxR2)** : exécute successivement la création et le traitement d'une Tbox et d'une Abox à partir des arguments passés au prédicat.

- concept (ExprConcept) : vérifie la correction sémantique de l'expression conceptuelle passée en paramètre (applique les règles not, and, or, some et all).
  - instance (I) : vérifie les identificateurs d'instance.
  - role (R) : vérifie les identificateurs de rôle.
- autoref (ExprConcept) : vérifie si le concept C est autoref ou pas .
  - pas\_autoref (CNA,CG) : vérifie si le concept non-atomique CNA est autoref ou pas selon son expression générale CG.
- creation Tbox (L) : crée une liste de Tbox L d'après la Tbox.
- creation\_Abox(L1, L2) : crée deux listes de Abox, avec L1 la liste des couples d'assertions de concepts sous forme (I,C), et L2 la liste des couples d'assertions de rôles sous forme (I1,I2,R)
- traitement\_Abox (AboxI, AboxR, AboxI2, AboxR2) : remplace les identificateurs des concepts complexes de l'expression d'une Abox AboxI, AboxR par une expression d'identificateurs de concepts atomiques mise sous forme normale négative AboxI2, AboxR2.
  - **prolonge (A,L)** : développe un concept en le mettant sous forme d'expression de concepts atomiques.
- traitement\_Tbox (Tbox1, Tbox2): remplace les identificateurs des concepts complexes de l'expression d'une Tbox Tbox1 par une expression d'identificateurs de concepts atomiques mise sous forme normale négative Tbox2.

### Partie 2:

Le code de cette partie est dans le fichier LRC\_part2.pl. Pour exécuter cette partie, il suffit d'appliquer le prédicat deuxieme\_etape.

Il s'agit de la préparation de deux types de proposition I:C (Montrer que l'instance I appartient au concept C) et  $C1 \sqcap C2 \sqsubseteq \bot$  (Les concepts C1 et C2 ont une intersection vide).

Pour le premier cas, il est nécessaire d'effectuer le même traitement que partie 1 sur le concept  $\neg C$ , ie. ajouter  $(I, \neg C)$  dans la liste de Abox. On réalise cette action en appliquant acquisition prop type1.

Pour le deuxième cas, il faut générer une instance inst, puis ajouter l'assertion (inst, C1 □ C2 ) la liste de Abox. On réalise cette action en appliquant acquisition\_prop\_type2.

Le prédicat **suite** nous permet de vérifier si le numéro et la proposition entrés correspondent à programme exécutable, ie. le numéro  $R \in \{0,1\}$  et la proposition est correcte d'après l'analyse syntaxique et sémantique. Sinon, on vous demandera d'entrer encore une fois le numéro et l'expression de la proposition.

#### Fichier LRC part2.pl:

- deuxieme\_etape ; saisie\_et\_traitement\_prop\_a\_demontrer ; suite : données dans le sujet ; fonctions structurant le traitement des requêtes entrées par l'utilisateur.
- acquisition\_prop\_type1 (Abi, Abi1, Tbox) : permet à l'utilisateur du programme de rentrer une formule de type [instance, concept], dans le but de tester si instance appartient à concept (test réalisé dans la fonction deuxieme etape).
  - **prolonge\_A\_Tbox** : prédicat permettant d'identifier les arguments entrés par l'utilisateur et les développe pour les rendre utilisables.
  - ajouter1(I,C,Abi,Abi1,Tbox) : traite les données de acquisition\_prop\_type1 développées en les mettant sous forme normale négative, vérifiant l'appartenance de I à C.
- acquisition\_prop\_type2 (Abi, Abi1, Tbox) : permet à l'utilisateur du programme de rentrer une formule de type [concept1, concept2], dans le but de tester si concept1 et concept2 ont des éléments en commun (test réalisé dans la fonction deuxieme etape).
  - ajouter2 (C1,C2,Abi,Abi1,Tbox) : traite les données de acquisition\_prop\_type2 développées en les mettant sous forme normale négative, vérifiant l'intersection des concepts C1 et C2.

#### Partie 3:

Le code de cette partie est dans le fichier LRC\_part3.pl. Pour exécuter cette partie, il suffit d'appliquer troisieme\_etape.

Pour mettre en œuvre la méthode des tableaux, nous devons d'abord construire un arbre en utilisant **Aboxr** et **Aboxi**. On ne s'oriente que sur les derniers nœuds **Abe** de cet arbre pour la suite.

Pour résoudre les concepts complexes, le prédicat resolution applique récursivement les règles SOME, AND, ALL et OR sur les listes Lie, Lpt, Li, Lu, Ls obtenues par tri\_Abox, jusqu'à ce que l'on trouve un clash dans Abe, ou que l'on a une situation où le noeud en cours ne peut plus évoluer (cas où Lie, Lpt, Li, Lu sont tous vides). Les assertions sont affichées par le prédicat affiche\_evolution\_Abox après chaque application des règles SOME, AND, ALL et OR.

Il faut noter que toutes les règles écrites ajoutent sur **Abe** au lieu de modifier directement les listes **Lie**, **Lpt**, **Li**, **Lu**, **Ls**; on doit donc réaliser chaque fois une répartition **separate\_ABR** et une reconstruction **tri\_Abox** pour travailler sur les nouvelles listes **Lie1**, **Lpt1**, **Li1**, **Lu1**, **Ls1**. (cette action correspond au prédicat **evolue** dans le sujet).

### Fichier LRC\_part3.pl :

- **troisieme\_etape** : donnée dans le sujet ; fonctions structurant la démonstration de la proposition entrée (cf deuxieme etape).
- resolution (Lie, Lpt, Li, Lu, Ls, Abe: applique test\_collision pour signaler s'il y a une collision, et s'il n'y en a pas, essaie d'appliquer les règles de SOME, AND, ALL et OR définies au-dessus, si on n'arrive pas, retourner 'Fail to match any rule'.
  - test\_collision (Abe) : prédicat vérifiant s'il y a un clash dans Abe, ie. l'instance I de Abe appartient à la fois à C et à non(C).
- evolue(Abe, Lie1, Lpt1, Li1, Lu1, Ls1): utilise separate\_ABR et
   tri\_Abox pour obtenir les nouvelles listes Lie1, Lpt1, Li1, Lu1, Ls1
   d'après Abe.
  - **separate\_ABR (Abe, Abi, Abr**) : sépare **Abe** pour obtenir **Abr, Abi** ( qui sert à executer **tri Abox**).
  - tri\_Abox (Abi, Lie, Lpt, Li, Lu, Ls): classe les formules de Abox dans les 5 listes suivantes: Lie pour les formules de type (I, some(R, C)); Lpt pour (I, all(R, C)); Li pour (I, and(C1, C2)); Lu pour (I, or(C1, C2)).
  - create\_ABR(Abr, Abi, Abe) : concatène les paramètres Abr, Abi pour créer Abe.

**Notes:** Les prédicats pour réaliser les quatre règles au-dessous ont respecté les fonctionnements des quatre règles mentionnées dans l'énoncé. Mais on a ajouté une variable **Abe1** dans les quatre prédicats qui est le nouvel arbre renvoyé par les règles. On a aussi changé **Abr** par **Abe** qui signifie l'entité de l'Abox au lieu de Abox des rôles seul.

- complete\_some (Lie, Lpt, Li, Lu, Ls, Abe, Abe1): prédicat appliquant la règle SOME sur un élément qu'il cherche dans la liste Lie.
- transformation\_and(Lie, Lpt, Li, Lu, Ls, Abe, Abel) : applique la règle AND sur un élément qu'il cherche dans la liste Li.
- deduction\_all(Lie, Lpt, Li, Lu, Ls, Abe, Abe1) : applique la règle ALL sur un élément qu'il cherche dans la liste Lpt.
- transformation\_or(Lie, Lpt, Li, Lu, Ls, Abe, Abe1) : applique la règle OR sur un élément qu'il cherche dans la liste Lu.
- affiche\_evolution\_Abox (Abe1, Abe2): affiche la transformation de Abe1
  à Abe2
  - print concepte (CG): affiche le concept CG
  - print Abox (Abe): affiche les assertions dans Abe

#### **Conclusion:**

Les trois parties du programme fonctionnent bien ensemble pour créer des structures de Abox et Tbox, puis appliquer l'algorithme des tableaux sur ces boîtes dans le but de faire une démonstration de la proposition initialement entrée par l'utilisateur. Le programme est donc maintenant un démonstrateur fonctionnel.

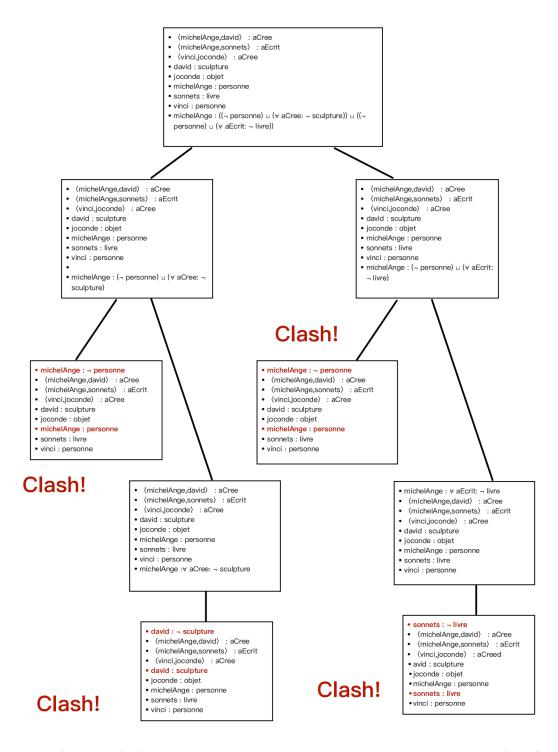
Nous pouvons donc, avec cet algorithme, prouver que n'importe quelle proposition (du type accepté par le démonstrateur) est valide en utilisant la méthode des tableaux pour la logique de description **ALC** de manière automatique.

Voir application de l'algorithme sur une proposition exemple, avec modélisation de l'arbre créé, sur la page suivante.

## **Exemples:**

On teste sur proposition michelAnge: sculpteur — auteur, donc on ajoute michelAnge: ¬(sculpteur — auteur) dans l'Abox, voici le résultat:

#### Arbre initial

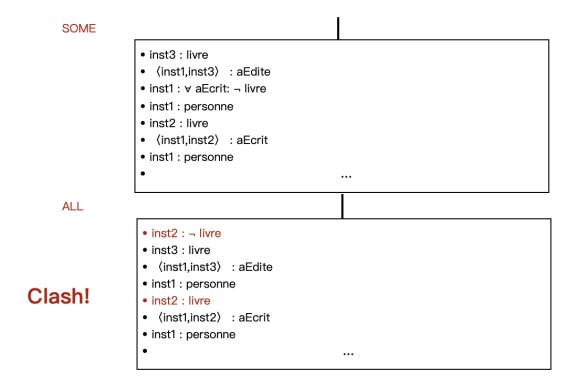


On a obtenu 4 clashs, michelAnge:¬(sculpteur ¬ auteur) est donc insatisfiable.

La proposition initiale michelAnge:sculpteur ¬ auteur est donc valide.

On teste sur auteur □ editeur ⊑⊥, donc on ajoute inst1:auteur □ editeur dans l'Abox, voici le résultat:

# Arbre initial • inst1 : ((personne) ⊓ (∃ aEcrit: livre)) ⊓ ((personne) ⊓ ((∀ aEcrit: livre) ⊓ (∃ aEdite: livre))) **AND** • inst1 : (personne) п (∃ aEcrit: livre) • inst1 : (personne) ⊓ ((∀ aEcrit: ¬ livre) ⊓ (∃ aEdite: livre)) AND • inst1 : personne • inst1 : ∃ aEcrit: livre • inst1 : (personne) ⊓ ((∀ aEcrit: ¬ livre) ⊓ (∃ aEdite: livre)) SOME • inst2 : livre • (inst1,inst2) : aEcrit • inst1 : personne • inst1 : (personne) ⊓ ((∀ aEcrit: ¬ livre) ⊓ (∃ aEdite: livre)) AND • inst1 : personne • inst1 : (∀ aEcrit: ¬ livre) ⊓ (∃ aEdite: livre) • inst2 : livre • (inst1,inst2) : aEcrit • inst1 : personne AND • inst1 : ∀ aEcrit: ¬ livre • inst1 : ∃ aEdite: livre • inst1 : personne • inst2 : livre • (inst1,inst2) : aEcrit • inst1 : personne



#### Posons les trois points... qui signifie l'ensembles des assertions:

⟨michelAnge,david⟩ : aCree
⟨michelAnge,sonnets⟩ : aEcrit
⟨vinci,joconde⟩ : aCree
david : sculpture
joconde : objet
michelAnge : personne

sonnets : livre vinci : personne

On a obtenu enfin un clashs, inst1:auteur — editeur est donc insatisfiable.

La proposition initiale auteur □ editeur ⊑⊥ est donc valide.