

## Projet LRC

Logique et représentation des connaissances

# Subsomptions en Prolog

Antoine Théologien & Gabriel Zamy

Décembre 2024

## Introduction

Ce rapport est consacré au projet de LRC portant sur les subsombtions en prolog. Nous y apporterons les réponses aux différents exercices, principalement aux questions mises en commentaires.

## Exercice 1

## subs(chat, felin)

- Traduction : Les chats sont des félins
- FL :

 $\mathrm{chat}\sqsubseteq\mathrm{felin}$ 

## subs(chihuahua, and(chien, pet))

- Traduction : Un chihuahua est à la fois un chien et un animal de compagnie.
- FL :

 $chihuahua \sqsubseteq (chien \sqcap pet)$ 

#### subs(and(animal, some(aMaitre)), pet)

- Traduction : Un animal qui a un ma^itre est un animal de compagnie.
- $\bullet$  FL:

 $(animal \sqcap \exists aMaitre) \sqsubseteq pet$ 

#### subs(some(aMaitre), all(aMaitre, personne))

- $\bullet$  Traduction : Toute entité qui a un ma^ître ne peut avoir qu'un (ou plusieurs) ma^ître(s) humain(s)
- FL :

 $\exists a Maitre \sqsubseteq \forall a Maitre.personne$ 

## subs(and(all(mange, nothing), some(mange)), nothing)

- Traduction : On ne peut pas à la fois ne rien manger (ne manger que des choses qui n'existent pas) et manger quelque chose
- FL :

 $(\forall \text{mange.nothing} \sqcap \exists \text{mange}) \sqsubseteq \text{nothing}$ 

#### equiv(carnivoreExc, all(mange, animal))

- Traduction : Un carnivore exclusif est défini comme une entité qui mange uniquement des animaux
- FL :

 $carnivoreExc \equiv \forall mange.animal$ 

## Exercice 2

#### 1.

#### subsS1(C, C).

Traduction : Tout concept C est subsumé par lui-même  $(C \sqsubseteq_s C)$ .

#### subsS1(C, D) := subs(C, D), C = D.

Traduction : Si  $C \sqsubseteq D$  (c'est-à-dire que subs(C, D) est explicitement dans la TBox) et que  $C \neq D$ , alors  $C \sqsubseteq_s D$ .

```
subsS1(C, D) := subs(C, E), subsS1(E, D).
```

Traduction : Si  $C \sqsubseteq E$  et  $E \sqsubseteq_s D$ , alors  $C \sqsubseteq_s D$ . (Cette règle exploite la transitivité.)

Pour les requêtes  $canari \sqsubseteq_s animal$  et  $chat \sqsubseteq_s etreVivant$ , on obtient true, true, et enfin false qui correspond à la fin du parcours de l'arbre.

## 2.

En utilisant le mode trace, on remarque que la requête  $chien \sqsubseteq_s souris$  semble tomber dans une boucle infinie, qui pourrait être causée par le fait que l'on ne vérifie pas si une subsomption à déjà été testée ou non.

#### 3.

On teste donc les requêtes suivantes :

- Pour chat  $\sqsubseteq_s$  etreVivant, on attend le résultat true, on obtient bien true.
- Pour chien  $\sqsubseteq_s$  canide, on attend le résultat true, on obtient bien true.
- Pour  $chien \sqsubseteq_s chien$ , on attend le résultat true, on obtient bien true.
- Pour chien 

  souris, on attend donc false, que l'on obtient bien en exécutant la requête. En observant la trace, on remarque qu'à chaque exploration, le concept depuis lequel l'arbre est exploré est bien ajouté dans la liste des concepts visités. Cela permet d'éviter les boucles infinies que nous avions précédemment. Comme aucune règle ne permet de vérifier la requête, on obtient bien le résultat false.

#### 4.

En testant la requête  $souris \sqsubseteq_s \exists mange$ , on obtient bien true. Cela fonctionne car la règle subsS1(C,D): -subs(C,D), C = D. n'oblige pas D a être un concept atomique. Ainsi, comme on a la règle: subs(animal, some(mange)), et qu'une souris est bien un animal, on obtient true.

## **5**.

- Pour  $chat \sqsubseteq_s X$ , on devrait obtenir :
  - -X = chat;
  - -X = felin;
  - -X = mammifer;
  - -X = animal;
  - -X = etreVivant;
  - -X = some(mange);
  - $-\ false;$

En testant, on obtient bien ce résultat.

- $\bullet$  Pour  $X \sqsubseteq_s mammifere,$  on devrait obtenir :
  - -X = felin;
  - -X = canide;
  - -X = souris;
  - -X = chat;
  - -X = chien;
  - -X = lion;
  - false;

En testant, on obtient bien ce résultat.

## 6.

On travaille donc avec la requête suivante :  $lion \sqsubseteq_s \forall mange.animal$ . Avant l'ajout, on obtient false.

Après l'ajout des règles dans le fichier prolog, on obtient donc true, puisque les subsomptions sont maintenant définies grâce aux équivalences.

## Exercice 3

## 1.

Les trois requêtes retournent toutes true.