# Aufgabenblatt 7

# 7.1 Aufgabe

a) The title of all movies that have been created before 1970.

```
RA \pi_{Movie.title}\sigma_{Movie.year<1970}Movie

TRC \{t.title|Movie(t) \land t.year < 1970\}

DRC \{title|\exists id, year(Movie(id, title, year) \land year < 1970)\}
```

b) The name of all persons who participated in an "action" movie.

**RA** 

```
\pi_{name}(
(\pi_{name}(Person \bowtie_{Person.id=actor.id} actor)
\bowtie_{actor.movie=hasGenre.movie} \sigma_{hasGenre.Genre='action'} hasGenre)
Vereinigung
(\pi_{name}(Person \bowtie_{Person.id=director.id} director)
\bowtie_{director.movie=hasGenre.movie} \sigma_{hasGenre.Genre='action'} hasGenre)
)
```

**TRC** 

```
 \{p.name \mid Person(p) \land (\\ \exists a(actor(a) \land a.person = p.id) \\ \land (\exists hg(hasGenre(hg) \land a.movie = hg.movie) \\ hg.genre = 'action') \\ \lor \\ \exists d(director(d) \land d.person = p.id) \\ \land (\exists hg(hasGenre(hg) \land d.movie = hg.movie) \\ hg.genre = 'action') \\ ) \}
```

## **DRC**

```
 \{name | \\ (\exists id, gender, birth(Person(id, name, gender, birth)) \\ \land \exists person, movie, role(actor(person, movie, role) \land id = person) \\ \land \exists movie, genre(hasGenre(movie, genre) \land genre = ('action'))) \\ \lor \\ (\exists id, gender, birth(Person(id, name, gender, birth)) \\ \land \exists person, movie(director(person, movie) \land id = person) \\ \land \exists movie, genre(hasGenre(movie, genre) \land genre = ('action'))) \\ \}
```

c) The name of all person who only played in the movie "The mighty Oracle" but apart from that in no other movie.

#### RA

```
\pi_{name}(\pi_{id,name}(Person \bowtie_{Person.id=actor.id} actor) \\ \bowtie_{actor.movie=movie.id} \sigma_{Movie.title='The \ mighty \ Oracle'} Movie) \\ (\pi_{id,name}(Person \bowtie_{Person.id=actor.id} actor) \\ \bowtie_{actor.movie=movie.id} \sigma_{\neg (Movie.title='The \ mighty \ Oracle')} Movie)
```

## **TRC**

```
 \{t_1.name | \\ ((Person(t_1) \land \exists t2(actor(t_2)) \land t_1.id = t_2.person \land \exists t3(\\ Movie(t_3) \land t_2.movie = t_3.id \land t_3.name = 'The \textit{mighty Oracle'}))) \\ \land \\ (\exists t4(Person(t_4) \land \exists t5(actor(t_5) \land t_4.id = t_5.person \land \exists t6(\\ Movie(t_6) \land t_5.movie = t_6.id \land \neg(t_3.name = 'The \textit{mighty Oracle'})) \\ \land \\ \neg(t_4.id = t_1.id))) \}
```

## **DRC**

```
 \{name | \\ (\exists id, gender, birth(Person(id, name, gender, birth)) \\ \land \\ \exists person, movie, role(actor(person, movie, role) \land id = person) \\ \land \\ (\exists mid, title, year(Movie(mid, title, year)) \\ \land mid = movie \land title = 'The \ mighty \ Oracle'))) \\ \land \\ (\exists id1, gender1, birth1(Person(id1, name, gender1, birth1)) \\ \land \\ \exists person1, movie1, role1(actor(person1, movie1, role1) \land id1 = person1)) \\ \land \\ (\exists mid1, title1, year1(Movie(mid1, title1, year1) \\ \land mid1 = movie1 \land \neg(title1 = 'The \ mighty \ Oracle')) \\ \land \\ \neg (id = id1)))) \}
```

Ansonsten Komplikationen mit oberer id. (Vorsichtig mit Klammern umgehen, da sonst gebundene Variablen weiter unten nicht mehr sichtbar sind!)

## 7.2 Aufgabe

Express following statements in natural language:

```
a) \{per \mid \exists mov, year(Movie(mov, "The Power of Projection", year) \land actor(per, mov, "forest ranger") \} \setminus \{per \mid \exists mov, r(actor(per, mov, r) \mid, \land hasGenre(mov, "comedy")) \} Zeige alle Person die in "The Power of Projektion" mitspielen und die Rolle eines "Forest Rangers" haben ohne die Personen die in einer Komödie mitspielen.
```

```
b) \{p.name \mid Person(p) \land \forall a (actor(a) \land a.person = p.id) \rightarrow (actor(a) \land a.person = p.id) \rightarrow
```

```
\exists hg(hasGenre(hg) \land a.movie = hg.movie \land hg.genre = "drama") \\ ) \\ ) \\ \}
```

Zeige alle Namen von Personen die keine Schauspieler sind oder in einem Film mitspielen, dessen Genre Drama ist.

# 7.3 Aufgabe

- a) What are unsafe queries and how can you avoid them? Unsichere Abfragen sind Abfragen die möglicherweise eine unbegrenzte Anzahl von Tupeln zurückgeben. Vermeiden lassen sich unsichere Abfragen nur durch die sogenannte "Geschlossene-Welt-Annahme". Diese Annahme begrenzt die Tupel die für Tupelvariablen ersetzt werden können auf die, die in den aktuell betrachteten Relationen auch wirklich vorkommen.
- b) What is relational completeness? Es gibt drei Abfrageparadigmen: relational Algebra, tuple relational calculus (TRC) und domain relational calculus (DRC). Eine Abfrage die in einem der drei Kalküle formuliert wurde, kann auch in jedes der drei Kalküle umgewandelt werden. Diese Eigenschaft nennt man relational komplett. Jede andere Abfragesprache die in eine von den drei Kalkülen abgebildet werden kann ist ebenfalls relational komplett.
- c) What is the difference between a formula and an atom? Eine Formel besteht aus mindestens einem Atom. Ein Atom ist automatisch auch eine Formel, jedoch kann eine Formel auch aus mehreren Atomen und Operatoren bestehen.