

Ročníkový projekt - report - letný semester

Úvod

Nadväzujúc na zimný semester, v letnom semestri bolo našim cieľom implementovať redukovanú sadu operátorov relačnej algebry (Join, AntiJoin a Union) v kóde. Pokúsili sme sa tiež o silnejšiu redukciu operátorovej sady na jeden všeobecný operátor, čo sa však v priebehu semestra ukázalo ako nie príliš veľká optimalizácia, relatívne k náročnosti implementácie takého operátora. Preto sme pokračovali s optimalizáciou sady troch operátorov, pričom sme sa zamerali na automatizáciu vytvárania konštruktorov pomocou loadera relačnej algebry a optimalizovali sme aj rekurzívne výpočty odstránením zbytočného Joinu pri volaní `RecursiveOperator.instance()`.

Priebeh práce počas semestra

V minulom semestri spočívala práca najmä v návrhu redukovanej sady, tento semester najmä v jej programovaní:

1. implementácia n-árneho operátora AntiJoin
2. zmena konštruktoru pre operátor Union (nový konštruktor už nemá obsahovať vstupný a výstupný vektor - ukázalo sa, že pre Union nemajú zmysel) a implementácia n-árneho operátora Union
3. úprava rekurzívneho operátora tak, aby sa v jeho metóde `instance()` nevolal zbytočný Join (uvedomili sme si, že Join v pôvodnej implementácii relačnej algebry iba porovnával dve tuple z dvoch úrovní rekurzívneho výpočtu a ak sa rovnali vrátil prvú, čo sa dalo efektívnejšie nahradiť overením, či je úroveň rekurzíe (index U) párna a podľa toho vrátiť finálnu inštanciu operátorového stromu s konkrétnymi indexmi U a L). Tým sme z rekurzívneho stromu odstránili celú jednu vetvu výpočtu.
4. testy takto dokončenej operátorovej sady (najmä rekurzíe)
5. implementácia loadera relačnej algebry pre účely automatizovania vytvárania konštruktorov v testoch (značné zjednodušenie vytvárania objektov triedy Operator)

Príklad 1 - loader

Majme binárne relácie r , s a datalogové pravidlo s dotazom:

$$p(A, B) \leftarrow r(A, B), s(A, B), \neg s(B, C).$$
$$? p(1, X)$$

Bez použitia loadera relačnej algebry by kód programu v Jave realizujúceho daný dotaz vyzeral nasledovne:

```
p = new AntiJoin(  
    Arrays.asList(  
        new Join(  
            Arrays.asList(r, s),  
            Arrays.asList(  
                Arrays.asList(A, B),  
                Arrays.asList(A, B)  
            ),  
            Arrays.asList(A, B)  
        ), s),  
    Arrays.asList(  
        Arrays.asList(A, B),  
        Arrays.asList(B, C)  
    ),  
    Arrays.asList(1, X)  
);
```

Ten istý dotaz sa dá vďaka loaderu (ktorý prekladá textový vstup do objektov typu Operator) vyjadriť nasledovne:

```
p = loadOperator("ANTIJOIN(  
    [ JOIN([ $r, $s ], [ [ A, B ], [ A, B ] ], [ A, B ]), $s ],  
    [ [ A, B ], [ B, C ] ],  
    [ 1, X ]  
)");
```

Kde $\$r$ a $\$s$ sú značky používané ako odkazy do extenzionálnej databázy implementovanej ako objekt typu Database, ktorá obsahuje naplnené relácie r a s .

Prínos loadera sa ukázal hneď pri vytváraní testovacích inštancií, keďže umožňuje oveľa rýchlejšie a intuitívnejšie zapisovanie relačnej algebry.

Záver

Počas semestra sme už okrem vyššie spomenutého uvažovali aj nad uskutočnením materializácie (kde sa oplatí materializovať a čo všetko je potreba materializovať, keďže úplná materializácia je neperspektívna - možno by stačilo ukladať menšie množstvo medzivýsledkov rekurzcie pre indexy U a L, ktoré sa v ďalších úrovniach rekurzívneho výpočtu ešte použijú). V tejto oblasti je však ešte veľa čo analyzovať, preto v prípade pokračovania v bakalárskej práci je tu priestor pre rozšírenie.