Введение в ИИ на примере языка Prolog Операции с внутренней базой данных и агрегирование решений

https://github.com/Inscriptor/IntroductionToAI/tree/master/pdf

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Новосибирский национальный исследовательский государственный университет»

18 ноября 2019 г.

Операции с внутренней базой данных

Операции с внутренней базой данных

Стандарт языка Prolog предлагает операции для управления динамическими базами знаний, которые могут изменяться в процессе исполнения запросов. Основные операции реализуют следующие предикаты:

- ▶ assert/1
- ▶ asserta/1
- ▶ assertz/1
- ▶ retract/1
- ▶ retractall/1
- ▶ abolish/1

Операции с внутренней базой данных Assert

- ▶ Допустим, что мы имеем пустую базу знаний, не содержащую ни фактов, ни правил.
- ▶ В этом случае запрос listing. вернет ответ true и больше ничего.
- ▶ Выполнив запрос вида assert(f(x,y)). получим ответ true. Предикат assert всегда завершается успешно.
- ▶ Теперь запрос listing(f/2). вернет примерно следующее:

```
:- dynamic f/2.
```

f(x, y).

Операции с внутренней базой данных Assert

- ▶ Во-первых, предикат f/2 был объявлен динамическим.
- ▶ Во-вторых, теперь база знаний содержит факт f(x,y)., соответственно запрос f(x,y). вернет true.
- Аналогично можно поступать и с правилами: assert(f(X,y) :- (X > 5)). Здесь мы добавили правило, что f(X,y) выполняется для любых X > 5. Теперь запрос f(10,y). вернет true, a запрос f(1,y) false.
- ▶ Факт или правило будут добавлены в базу знаний столько раз, сколько раз для них будет вызвана операция вставки.

Операции с внутренней базой данных Assert

- ▶ Для более гибкого управления динамической базой знаний используются предикаты asserta/1 и assertz/1.
- ▶ asserta/1 добавит выражение в начало динамической базы.
- ▶ assertz/1 добавит выражение в конец.
- ▶ Предикат assert/1 на настоящий момент объявлен устаревшим (deprecated), и его использование не рекомендуется. В SWI Prolog предикат assert работает аналогично assertz.

Операции с внутренней базой данных Retract

- ► Для удаления динамических фактов и правил используются предикаты retract/1 и retractall/1.
- ▶ Предикат retract/1 удалит первое правило или факт, с которыми сможет унифицировать переданный ему терм.
- ▶ В случае, если терм нельзя унифицировать с чем-либо в базе знаний, он вернет false.
- ► Предикат retractall/1 удалит все вхождения правил или фактов, с которыми сможет унифицировать свой аргумент.
- ▶ Аргументами предикатов retract и retractall могут выступать как термы, так и правила.
- ▶ В случае, когда в качестве аргумента передан терм T будут удалены как факты вида F., так и правила вида F: . . . такие, что T = F.

Добавим с динамическую базу несколько фактов и одно правило.

```
assertz(f(x,y)).
assertz(f(x,y)).
assertz(f(a,b)).
assertz((f(X,y) :- g(X,a,b)).
```

База будет выглядеть примерно так, если задать вопрос listing(f/2).

```
:- dynamic f/2.
f(x,y).
f(x,y).
f(a,b).
f(X,y) :- g(X,a,b).
```

Теперь попробуем удалить одно вхождение факта f(x,y).

```
retract(f(x,y)).
f(x,y).
f(a,b).
f(X,y) :- g(X,a,b).
```

Из оставшегося удалим все факты и правила, такие, что их head унифицируется с термом f(X,y).

```
retractall(f(X,y)).
```

f(a,b).

Рассмотрим еще один пример — вычисление и кеширование таблицы умножения.

Операции с внутренней базой данных Abolish

- ▶ Предикаты assert(a/z), retract и retractall работают только с динамическими фактами и правилами, т.е. такими, у которых head объявлен динамическим.
- ► Если в базе нет упоминания о предикате p, то при добавлении утверждений с его участием через assert он будет объявлен динамическим.
- ▶ В противном случае предикат р должен быть объявлен динамическим вручную.
- ▶ Попытка работать со статическими предикатами при помощи данных операций приведет к ошибке.
- ▶ Однако, предикат abolish/1 дает возможность удалять как статические, так и динамические выражения.
- ▶ В стандарте abolish/1 описан, как предикат, обладающий таким же функционалом, как и retractall/1, однако в SWI Prolog его функционал был расширен, т.к. существование двух предикатов в одинаковым функционалом было признано нецелесообразным.

Агрегирование решений

В случае, когда ответ на запрос предполагает несколько решений, мы можем получить их последовательно поиском с возвратом, либо сначала собрать все возможные решения и получить их в виде списка. Следующие три предиката реализуют операции агрегирования решений.

- ▶ findall/3
- ▶ bagof/3
- ▶ setof/3

Агрегирование решений Findall

Запрос вида

findall(Buff, Goal, Answers).

возвращает список всех возможных значений переменной Buff, удовлетворяющих цели Goal. Чаще всего Buff — это просто переменная. В случае, когда не удалось найти требуемых значений для Buff, findall возвратит пустой список.

Агрегирование решений Findall

Например, мы хотим получить все результаты умножения девятки из таблицы умножения.

```
findall([X,Y],mult(9,X,Y),Res).
```

```
Res = [[1,9],[2,18],[3,27],[4,36],[5,45],[6,54],[7,63],[8,72],[9,81]].
```

Агрегирование решений Findall

Параллельно, мы можем задать требуемую структуру элементам результирующего списка.

```
findall(nineProds(X,Y),mult(9,X,Y),Res).
```

```
Res = [nineProds(1,9), nineProds(2,18), nineProds(3,27), nineProds(4,36), nineProds(5,45), nineProds(6,54), nineProds(7,63), nineProds(8,72), nineProds(9,81)].
```

Агрегирование решений Bagof

Предикат bagof/3 позволяет получить результаты в более упорядоченном виде. Предикат findall возвращает простой мешок решений, в котором собрано все ответы, удовлетворяющие заданной цели. При этом, последовательность, в которой расположены эти ответы, зависит только от обхода дерева поиска решений.

Запрос вида

```
findall(X,mult(Z,X,_),Res).
```

возвратит что-то похожее на [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9] Возможно, это именно то, что нужно, но, очевидно, не всегда такое нас устроит.

Агрегирование решений Bagof

Рассмотрим запрос:

. . .

```
bagof(X,D^mult(Z,X,D),Res).
```

bagof выдаст решения, сгруппированные по ${\sf Z}.$

```
Z = 1,
Res = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9];
Z = 2,
Res = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9];
Z = 3,
Res = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9];
```

Агрегирование решений Setof

Еще один предикат для агрегирования решений — это setof/3. В целом, он работает почти также, как и bagof, за исключением того, что setof сортирует агрегированные списки (если может) и удаляет повторяющиеся элементы, т.е. возвращает упорядоченные множества решений.

Агрегирование решений Setof

Например, запрос

setof(X,D^Z^mult(Z,X,D),Res).

возвратит ответ ${\tt Res}=[1,\ 2,\ 3,\ 4,\ 5,\ 6,\ 7,\ 8,\ 9],$ в то время, как bagof вернул бы то же самое, что и findall — неупорядоченный список всех найденных ответов, включая повторы.

Выводы

- Динамическая база знаний позволяет кешировать найденные решения для повторного использования и управлять фактами и правилами в процессе выполнения запросов.
- При этом, не рекомендуется перегружать программу большим количеством динамических операций, т.к. это сильно затрудняет отладку и читаемость кода.
- Операции агрегации решений findall, bagof и setof в совокупности предлагают достаточно возможностей для управления возвращаемыми результатами.
- ▶ В большинстве случаев будет достаточно findall.