

Грамматики и DCG в Prolog

Сергей Геннадьевич Синица
КубГУ, 2014
sin@kubsu.ru

Формальная грамматика

Формальная грамматика – это набор правил для строк на некотором формальном языке.

Правила определяют переписывание строк и стартовый символ, с которого начинается переписывание. Таким образом, грамматику можно представлять себе как генератор языка. Граматику также используют для распознавания – создание функций, которые определяют, принадлежит ли строка данному языку или является грамматически некорректной. Для такого распознавания строятся автоматы.

Парсинг – это процесс распознавания строки на естественном языке с помощью разбиения её на множество символов и анализа каждого на соответствие грамматики языка.

Формальная грамматика

Пример:

$S \rightarrow aSb$

$S \rightarrow ba$

$\{a^n b a b^n \mid n \geq 0\}$

Грамматика – это набор (N, E, P, S)

Где N – нетерминальные символы (никакой из них не будет появляться в словах языка)

E – терминальные символы

P – множество продукционных правил

$(E \cup N)^* (E \cup N)^* \rightarrow (E \cup N)^*$

S – стартовый символ.

Пример

$N = \{S, B\}$

$E = \{a, b, c\}$

$S \rightarrow aBSc$

$S \rightarrow abc$

$Ba \rightarrow aB$

$Bb \rightarrow bb$

$h(G) = \{a_n b_n c_n \mid n \geq 1\}$

Пример

$N = \{S, B\}$

$E = \{a, b, c\}$

$S \rightarrow aBSc$

$S \rightarrow abc$

$Ba \rightarrow aB$

$Bb \rightarrow bb$

$h(G) = \{a_n b_n c_n \mid n \geq 1\}$

Типы грамматик

Type0 – неограниченные грамматики

Type1 – контекстно-зависимые

Type2 – контекстно-свободные

Type3 – регулярные

DCG

Definite clause grammar (DCG) – это способ представления грамматики естественного или формального языка в языке логического программирования, таком как пролог.

Правила представляются с помощью логики первого порядка. Правила можно представлять как аксиомы, тогда корректность выражения и тот факт, что оно имеет некоторое дерево парсинга, можно представить как теоремы которые следуют из этих аксиом.

Таким образом распознавание и парсинг выражений в языке становится обычным доказательством утверждений, таки как утверждений логического программирования.

1972

Alan Colmerauver
Philippe Roussel
Fernando Pereira
David Warner

Пример

sentence --> noun_phrase, verb_phrase.

noun_phrase --> det, noun.

verb_phrase --> verb, noun_phrase.

det --> [the].

det --> [a].

noun --> [cat].

noun --> [bat].

verb --> [eats].

?- sentence(X, Y).

Пример

```
sentence(S1, S3) :- noun_phrase(S1, S2),  
verb_phrase(S2, S3).
```

```
noun_phrase(S1, S3) :- det(S1, S2),  
noun(S2, S3).
```

```
verb_phrase(S1, S3) :-  
verb(S1, S2), noun_phrase(S2, S3).
```

```
det([the|X], X).
```

```
det([a|X], X).
```

```
noun([cat|X], X).
```

```
noun([bat|X], X).
```

```
verb([eats|X], X).
```

Пример

`s --> symbols(Sem, a), symbols(Sem, b), symbols(Sem, c).`

`symbols(end, _) --> [].`

`symbols(s(Sem), S) --> [S], symbols(Sem, S).`

`?- s(X, Y).`

Пример

sentence --> pronoun(subject), verb_phrase.

verb_phrase --> verb, pronoun(object).

pronoun(subject) --> [he].

pronoun(subject) --> [she].

pronoun(object) --> [him].

pronoun(object) --> [her].

verb --> [likes].

?- sentence(X, Y).

Пример на русском

предложение -->

местоимение(именительный), глагольная_фраза.

глагольная_фраза --> глагол, местоимение(родительный).

местоимение(именительный) --> [он].

местоимение(именительный) --> [она].

местоимение(родительный) --> [его].

местоимение(родительный) --> [ее].

глагол --> [любит].

?- предложение(X, Y).

Пример

sentence(s(NP,VP)) --> noun_phrase(NP), verb_phrase(VP).

noun_phrase(np(D,N)) --> det(D), noun(N).

verb_phrase(vp(V,NP)) --> verb(V), noun_phrase(NP).

det(d(the)) --> [the].

det(d(a)) --> [a].

noun(n(cat)) --> [cat].

noun(n(bat)) --> [bat].

verb(v(eats)) --> [eats].

?-sentence(Parse_tree, [the,bat,eats,a,cat], []).

Пример

`integer(I) --> digit(D0), digits(D), {number_chars(I, [D0|D])}`.

`digits([D|T]) --> digit(D),!, digits(T)`.

`digits([]) --> []`.

`digit(D) -->[D], {code_type(D,digit)}.% если символ D имеет тип digit`

`?-phrase(integer(X), "42 times", Rest).`

`X = 42,`

`Rest = [32, 116, 105, 109, 101, 115].`

DCG

Тело грамматического правила может состоять из трех типов термов:

1. Составной терм, интерпретируемый как ссылка на грамматическое правило
2. Код между фигурными скобками, интерпретируемый как обычный код `prolog`
3. Список, интерпретируемый как последовательность литералов

Набор грамматических правил вызывается в `SWI-prolog` встроенными предикатами.

```
Phrase(+RuleSet,+InputList).
```

```
Phrase(+RuleSet,+InputList,-Rest).% Rest унифицируется с  
оставшимися токенами, если...
```


Простая грамматика для английского языка

```
s --> np, vp.  
np --> pn.  
np --> d, n, rel. % определитель, существительное,  
отношение  
vp --> tv, np. % транзитивный глагол и существительное  
vp --> iv. % нетранзитивный глагол  
rel --> [].  
rel --> rpn, vp. % относительное местоимение и глагольная  
фраза  
pn --> [PN], {pn(PN)}.  
pn(mary).  
pn(herry).  
rpn --> [RPN], {rpn(RPN)}.  
rpn(that).  
rpn(which).  
rpn(who).  
iv --> [IV], {iv(IV)}.  
iv(runs).  
iv(sits).
```

```
d --> [DET], {d(DET)}.
```

```
d(a).
```

```
d(the).
```

```
n --> [N], {n(N)}.
```

```
n(book).
```

```
n(girl).
```

```
n(boy).
```

```
tv --> [TV], {tv(TV)}.
```

```
tv(gives).
```

```
tv(reads).
```

```
?- s([the, boy, who, sits, reads, a, book], []).
```

```
true
```

```
?- phrase(s, [the, boy, who, sits, reads, a, book]).
```

```
true
```

```
?- s([herry, reads], []).
```

```
false.
```

Задание 9 а)

С помощью DCG построить контекстно-зависимую грамматику на русском языке.

Разностные списки и DCG

В процессе распознавания в прологе фразы представляются в виде разностных списков терминальных символов. Каждая фраза оформлена в виде двух списков и представляет собой разность между ними.

Разностные списки и DCSG

У нас есть робот, принимающий команды «вверх» и «вниз» (up, down). Робот воспринимает фразы в виде последовательности таких команд. Up или down образуют элементарный шаг. Любая последовательность элементарных шагов образует движение. Пусть move – это движение, а step – это шаг. Таким образом, любое движение move состоит либо из одного шага, либо из любого шага, за которым следует любое движение. Это можно выразить с помощью следующей грамматики:

move --> step.

move --> step,move.

step --> [up].

step --> [down].

Разностные списки и DCG

```
?- move([up,up,down],[]).
```

```
true .
```

```
?- move([up,up,left],[]).
```

```
false.
```

```
?- move([up,X,up],[]).
```

```
X = up ;
```

```
X = down ;
```

```
false.
```

```
?- listing(move).
```

```
move(A, B) :-
```

```
    step(A, B).
```

```
move(A, C) :-
```

```
    step(A, B),
```

```
    move(B, C).
```

```
true.
```

```
move --> step.
```

```
move --> step,move.
```

```
step --> [up].
```

```
step --> [down].
```

Разностные списки и DCG

Грамматики DCG являются синтаксическим сахаром для записи обычных предикатов пролога. При компиляции преобразуются в предикаты автоматически.

```
move(List,Rest):-
```

```
    step(List,Rest).
```

```
move(List1,Rest):-
```

```
    step(List1,List2),
```

```
    move(List2,Rest).
```

```
step([up|Rest],Rest).
```

```
step([down|Rest],Rest).
```

Предикат `move` истинен, если разность между списками `List` и `Rest` представляет собой допустимое движение робота.

Разностные списки и DCG

Примеры, когда предикат move истинен:

move([up,down],[]).

move([up,down,a,b,c],[a,b,c]).

move([up,down,up],[down,up]).

Разностные списки используются потому, что с помощью них эффективно реализуется конкатенация списков.

Подробнее см. книгу И. Братко

Сосредоточимся на предикате:

move(List1,Rest):-

step(List1,List2),

move(List2,Rest).

Разность списка в List1, Rest означает движение, если

- 1) Разность между списками List1 и List2 соответствует шагу
- 2) А разность между List2 и Rest соответствует движению

Пара (List1,Rest) представляет собой конкатенацию списков, оформленных в виде пар (List1,List2) и (List2,Rest).

Алгоритм преобразования DCG грамматики в форму работы с разностными списками

$n \rightarrow n_1, n_2, \dots, n_n.$

если все компоненты $n_1, n_2..$ этого правила представляют собой нетерминальные символы, то оно транслируется в

```
n(List1,Rest):-  
  n1(List1,List2),  
  ...  
  nn(Listn,Rest)
```

Если какой-либо из компонентов является терминальным символом
(в квадратных скобках по правилам DCG), то он обрабатывается иначе.

Он не появляется в виде одной из целей предложений, а непосредственно вставляется в соответствующий список.

$n \rightarrow n_1, [t_2], n_3, [t_4].$

```
n(List1,Rest):-  
  n1(List1,[t2|List3])  
  n3(List3,[t4|Rest]).
```


Обработка ЕЯ, идеоматический интерфейс в мире блоков

Идиома – это некоторая фраза, с помощью которой человек общается с программой.

Представление:

on(a,b).

on(b,c).

on(c,table).

Идиомы:

{please} place <put> {block} X on <onto> {block} Y, W on Z...

I want <would like> X on Y, W on Z,...

I want <would like> you to put <please> ...

Can <could> <would> you {please} put <place> X on Y ...

Задание 9 б)

Для мира блоков сформулировать идиомы:

«what is block X sitting on?»,

«which blocks are on the table?»,

«put all blocks in single pile.»,

«put the block on top of X on top of block Y (or on the table).»

Задание 9 в)

Для экспертной системы 3 сформулировать не менее 5 идиом вида:

«Какие животные умеют летать?»,

«Кто кормит детенышей молоком?» и т.д.

Строки из базы знаний по возможности не должны дублироваться в грамматике.

\equiv

Конец