Формальные языки

Индивидуальное домашнее задание для Н. Козубаева 29.10.2018

- 1. Доказать или опровергнуть следующее свойство языков: $(M \cup N) \cdot L = M \cdot L \cup N \cdot L$ для произвольных языков L, M, N.
- 2. Построить минимальный детерминированный конечный автомат, распознающий язык

$${a,b,c}^+ \setminus ({a^n \mid n \ge 0}) \cup {c^n \mid n \ge 0})$$

3. Построить регулярную грамматику, задающую язык

$$\{a \cdot \alpha \cdot ab \cdot \beta \cdot bb \mid \alpha, \beta \in \{a, b\}^*\} \cap \{aa \cdot \gamma \cdot bb \cdot \delta \cdot b \mid \gamma, \delta \in \{a, b\}^*\}$$

4. Проверить регулярность языка (если регулярный, построить автомат, регулярное выражение или регулярную грамматику, иначе — доказать нерегулярность)

$$\{a^k \omega b^k \mid k \ge 0, \omega \in \{a, b\}^*, |\omega|_a \le 3\}$$

- 5. Построить недетерминированный автомат по регулярному выражению $a^*ba^+ba^*(ba^* \mid \varepsilon)$, построить эпсилон-замыкание автомата
- 6. Используя любой понравившийся способ писать парсер, реализовать синтаксический анализатор для подмножества языка пролог, описание которого приведено ниже.

Описание синтаксиса

- Лексический синтаксис
 - Идентификатор последовательность букв латинского алфавита в любом регистре, цифр и символа нижнего подчеркивания (_), начинающаяся на букву латинского алфавита в нижнем регистре.
 - * Корректные идентификаторы: x, list, listNat_123.
 - * Некорректные идентификаторы: Abc, 123, _List.
 - Переменная последовательность букв латинского алфавита в любом регистре, цифр и символа нижнего подчеркивания (_), начинающаяся на букву латинского алфавита в верхнем регистре.
 - * Корректные переменные: Х, ХуZ, АВС.
 - * Некорректные переменные: аbc, 123, X У.
 - Ключевые слова: module, type не могут быть идентификаторами.
 - Другие символы, которые есть в алфавите: штопор :-, стрелка ->, точка ., запятая ,, точка с запятой ;, вертикальная черта |, скобки (и).
- Базовый синтаксис
 - Программа на прологе начинается с *объявления модуля*, за которым идет последовательность *определений отношений*.

- Объявление модуля это ключевое слово module, за которым идет идентификатор (не переменная), завершается все это точкой .: module example.
- Определение отношения состоит из *головы* и *тела*, разделенных штопором (:-), в конце стоит точка (.). *Перед* определением отношения может быть приведено *определение его типа* (а может не быть).
- Голова отношения атом.
- Атом идентификатор, за которым в скобках ((,)) идет последовательность атомов или переменных, разделенных запятыми (,).
- У атома может не быть аргументов, тогда он имеет вид идентификатора (без пустых скобок).
- Тело отношения выражение с правоассоциативными бинарными операторами конъюнкции (,) и дизъюнкции (;) над атомами. Конъюнкция имеет более высокий приоритет, чем дизъюнкция. Возможно использование скобок ((,)) для управления порядком вычислений.
- Тело и штопор могут отсутствовать (вместе).
- Где угодно могут встречаться пробельные символы: советую использовать лексер.
- Определение типа это строка, начинающаяся с ключевого слова type, за которым идет идентификатор-имя типа, за которым идет тип, в конце — точка .. Тип это последовательность атомов, переменных или типов, разделенных стрелкой ->.
 - * Корректные определения типов
 - · type filter $(A \rightarrow o) \rightarrow list(A) \rightarrow list(A) \rightarrow o$.
 - · type fruit string -> o.
 - * Некорректные определения типов
 - \cdot type type type -> type. ключевое слово используется как идентификатор
 - \cdot type 1st list nat. list nat не является корректным типом
 - · type x -> y -> z. нет имени типа
 - · tupe x o. идентификатор вместо ключевого слова type
- Синтаксический сахар для списков:
 - * Список это возможно пустая последовательность атомов или переменных, разделенных запятой (,), находящаяся в квадратных скобках ([,]).
 - · Корректные списки: [], [X, Y, Z], [a(b(c)), d, Z].
 - · Некорректные списки: [,]a, b, c[
 - * Можно специфицировать список, состоящий из головы H и хвоста Т: [H|T]. В голове может быть не только переменная, но и произвольный атом, хвост обязательно переменная.
 - Корректные списки: [H | T], [a(b(c)) | T]
 - · Некорректные списки: [H | abc], [H | A(b, c)]
 - * Комбинация двух предыдущих способов: несколько первых элементов через запятую, дальше |, дальше переменная.
 - · Корректные списки: [H, H1 | T], [a(b(c)), Second, Third | T]
 - · Некорректные списки: [H, | abc], [| A]
 - * Список может вкладываться в другой список: [[X, [H | T]] | Z]
 - * Список не может быть головой атома, но может быть аргументом.

- · Некорректное использование списка: [X] (Y) :- f(X, Y).
- · Корректное использование списка: g([X], Y) :- f(X, Y).
- * Важно: это синтаксический сахар, он не должен добавлять новые сущности в абстрактный синтаксис.

```
. [X, Y | T] = cons(X,cons(Y, T))
. [X, Y, Z] = cons(X,cons(Y, cons(T, nil)))
. [a(b(c)) | T] = cons(a(b(c)), T)
```

• Примеры корректных определений отношений.

```
- f.

- f :- g.

- f :- g, h; t.

- f :- g, (h; t).

- f(a) :- g, h(t, c, d).

- f(cons(h, t)) :- g(h), f(t).
```

• Примеры некорректных определений отношений.

```
f — нет точки.
:- f. — нет головы.
f :- . — нет тела.
f :- g; h, . — нет правого подвыражения у конъюнкции.
f :- (g; (f). — несбалансированные скобки.
f (). — пустые скобки
```

• Требования к оформлению

- Результатом должно быть консольное приложение, которое принимает на вход программу и печатает результат синтаксического анализа в файл с таким же названием и дополнительным расширением .out. (input.txt → input.txt.out)
- Результатом синтаксического анализа является абстрактное синтаксическое дерево в случае успешного разбора и сообщение об ошибке иначе.
 - * Если произошла лексическая ошибка, то сообщить о ней и завершиться, не пытаясь дальше парсить.
 - * Если произошла любая ошибка сообщить о ней и завершиться, не пытаясь восстанавливаться после ошибке.
- Код может быть написан на любом языке программирования с использованием любых инструментов, но должен быть сопровожден инструкцией по сборке и запуску.
 Желательно выложить его на гитхаб и сопроводить тестами.