Лабораторная работа № 7.1 «Синтаксический анализатор на основе предсказывающего анализа»

Коновалов А.В.

11 апреля 2016

1 Цель работы

Целью данной работы является изучение алгоритма построения таблиц предсказывающего анализатора.

2 Исходные данные

В данной лабораторной работе требуется разработать синтаксический анализатор на основе предсказывающего анализа, который принимая на входе текст на *входном языке*, на выходе порождает дерево вывода для входного текста.

В качестве *входного языка* должен выступать язык представления правил грамматики, варианты лексики и синтаксиса которого можно восстановить по примерам из таблицы 1.

3 Задание

Выполнение лабораторной работы состоит из следующих этапов:

- 1. Составление описаний лексической структуры и грамматики входного языка на основе примера из таблицы 1.
- 2. Разработка лексического анализатора для входного языка.
- 3. Составление (вручную) таблицы предсказывающего разбора для входного языка.
- 4. Разработка алгоритма предсказывающего разбора, работающего на основе порождённой таблицы. Реализация этого алгоритма.

Отметим, что парсер входного языка должен выдавать сообщения об обнаруженных ошибках, включающие координаты ошибки. Восстановление при ошибках, а также выдачу специфических текстовых описаний ошибок реализовывать не нужно.

В качестве языков реализации разрешается использовать C++, Java/C#, Go, Ruby или Python. Также допустимо использование языков Scheme/Clojure, Scala, Rust и других, при условии, что выбранный язык поддерживает тип данных «массив» с константным временем доступа по индексу.

Таблица 1: Варианты входного языка в примерах описаний грамматик

```
1
   non-terminal E, E1, T, T1, F;
                                                 $AXIOM E
    terminal '+', '*', '(', ')', n;
                                                 $NTERM E' T T' F
                                                 $TERM "+" "*" "(" ")" "n"
   E := T E1;
    E1 ::= '+' T E1 | epsilon;
                                                 RULE E = T E'
                                                 RULE E' = "+" T E'
    T := F T1;
    T1 ::= '*' F T1 | epsilon;
                                                              $EPS
    F ::= n | '(', E ')';
                                                 RULE T = F T
                                                 $RULE T' = "*" F T'
    axiom E;
                                                              $EPS
                                                 RULE F = "n"
                                                              "(" E ")"
                                                   F ("n")
    (F) = n \mid ((E) \mid).
3
                                                      ("(" E ")")
    (T) = (F) (T1).
    (T1) = * (F) (T1) | .
                                                   T (F T')
    (axiom E) = (T) (E1).
                                                  T' ("*" F T') ()
    (E1) = + (T) (E1) | .
                                                 * E (T E')
                                                   E' ("+" T E') ()
                                                { E }, E', T, T', F
    tokens <plus sign>, <star>, <n>.
5
                                            6
                                                 [E:TE']
    \langle E \rangle is \langle T \rangle \langle E | 1 \rangle.
                                                 [ E' : "+" T E' : @ ]
    <E 1> is <plus sign> <T> <E 1>.
    <E 1> is .
                                                 [ T : F T']
                                                [ T' : "*" F T' : @ ]
    \langle T \rangle is \langle F \rangle \langle T | 1 \rangle.
    <T 1> is <star> <F> <T 1>.
                                                ΓF: "n"
                                                      : "(" E ")"
    \langle T 1 \rangle is .
                                                7
    \langle F \rangle is \langle n \rangle.
    tokens <left paren>,
           <right paren>.
          is <left paren> <E>
              <right paren>.
    start <E>.
   <axiom <E>>
                                                 'axiom E -> T E1 'end
                                                E1 -> "+" T E1 'or
          <T E'>>
    <E
                                                       'epsilon 'end
    <E,
          <+ T E'>
                                                 T -> F T1 'end
                                                 T1 -> "*" F T1 'or
           <>>
    < T
          <F T'>>
                                                       'epsilon 'end
    <T'
          <* F T'>
                                                 F -> "n" 'or
                                                       "(" E ")" 'end
          <>>
    < F
          <n>
          <( E )>>
```