1830

Группа ИУ7-21М_

Преподаватель _Ступников А.А.

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»
КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»
Лабораторная работа № <u>2</u>
Дисциплина Конструирование компиляторов
Тема <u>Преобразования грамматик</u>
Вариант №3
Студент Коноваленко В.Д.

Цель работы: приобретение практических навыков реализации наиболее важных (но не всех) видов преобразований грамматик, чтобы удовлетворить требованиям алгоритмов синтаксического разбора.

Задание

Постройте программу, которая в качестве входа принимает приведенную КС-грамматику $G = (N, \Sigma, P, S)$ и преобразует ее в эквивалентную КС-грамматику G' без левой рекурсии.

Вариант 3. Преобразование в грамматику без є-правил.

Определение. Назовем КС-грамматику G = (N, E, P, S) грамматикой без ε - правил (или неукорачивающей), если либо

- 1. Р не содержит є -правил, либо
- 2. есть точно одно ϵ -правило $S -\!\!\!> \epsilon$ и S не встречается в правых частях остальных правил из P.

Постройте программу, которая в качестве входа принимает произвольную КС-грамматику G = (N, E, P, S) и преобразует ее в эквивалентную КС-грамматику G' = (N', E', P', S') без ε -правил

Контрольные вопросы

- 1. Как может быть определён формальный язык?
 - а. Простым перечислением слов, входящих в данный язык.
 - b. Словами, порождёнными некоторой формальной грамматикой
 - с. Словами, порождёнными регулярным выражением.
 - d. Словами, распознаваемыми некоторым конечным автоматом
- 2. Какими характеристиками определяется грамматика?
 - а. Σ множество терминальных символов
 - b. N- множество нетерминальных символов
 - с. Р множество правил (слева непустая последовательность терминалов/нетерминалов, содержащая хотя бы один нетерминал, справа любая последовательность терминалов/нетерминалов)
 - d. S начальный символ из множества нетерминалов
- 3. Дайте описания грамматик по иерархии Хомского.
 - а. Регулярные контекстно-свободные, правила имеют вид $A \to B\gamma$ (то есть левая часть только один нетерминал, справа цепочка терминалов, может быть в конце/начале только один нетерминал)
 - b. Контекстно-свободные правая часть любая

- с. Контекстно-зависимые в левой/правой часть могут быть цепочки, присутствующие в обеих частях, нужны для того, чтобы сработало правило
- d. Неограниченные всё, что угодно может находиться в левой/правой частях.
- 4. Какие абстрактные устройства используются для разбора грамматик?
 - а. Распознающие грамматики устройства (алгоритмы), которым на вход подается цепочка языка, а на выходе устройство печатает «Да», если цепочка принадлежит языку, и «Нет» иначе.
 - b. Порождающие грамматики вид устройств, использующийся для порождения цепочек языков по требованию.
- 5. Оцените временную и емкостную сложность предложенного вам алгоритма
 - а. $O(N_{\scriptscriptstyle \mathrm{HT}}^2 \cdot n_{\scriptscriptstyle \mathrm{правил}})$ временная сложность
 - b. $O(N_{\rm HT}+n_{\scriptscriptstyle
 m T})$ ёмкостная сложность

Результаты

```
Initial grammar:
                                  Initial grammar:
NonTerminals: S, A
                                  NonTerminals: S, A, B, C
Terminals: a, b, c, d
                                  Terminals: a, b
Axiom: S
                                  Axiom: S
Rules:
                                  Rules:
S -> A a | b
                                  S -> A B C
A -> A c | S d | Eps
                                  A -> B B | Eps
                                  B -> C C | a
                                  C -> A A | b
Removing left recursion from gra
Result grammar:
NonTerminals: S, A, A'
                                  Removing epsilon rules...
Terminals: a, b, c, d
                                  Result grammar:
Axiom: S
                                  NonTerminals: S, A, B, C, S'
Rules:
                                  Terminals: a, b
S -> A a | b
                                  Axiom: S'
A -> A' | b d A'
                                  Rules:
A' -> c A' | a d A' | Eps
                                  S -> A B C | B C | A C | C | A B |
                                  A -> B B | B
                                  B -> a | C C | C
                                  C -> b | A A | A
                                  S' -> S | Eps
```

Выводы

Были изучены и реализованы такие алгоритмы как: алгоритм устранения левой рекурсии и эпсилон правил.

Список литературы

- 1. AXO А., УЛЬМАН Дж. Теория синтаксического анализа, перевода и компиляции: В 2-х томах. Т.1.: Синтаксический анализ. М.: Мир, 1978.
- 2. AXO А.В, ЛАМ М.С., СЕТИ Р., УЛЬМАН Дж.Д. Компиляторы: принципы, технологии и инструменты. М.: Вильямс, 2008