任务3.1 上下文无关文法左递归消去算法的实现

一、实验目的

- 理解上下文无关文法中左递归的概念及其对语法分析的影响。
- 掌握消去上下文无关文法中直接和间接左递归的算法。
- 培养运用编程语言实现文法变换的能力。

二、实验内容

实现消去上下文无关文法中所有左递归的算法。具体步骤包括:

- 1. 对非终结符集合进行排序。
- 2. 按顺序遍历每个非终结符,检查其候选式是否<mark>以排在其前面的非终结符</mark>开头,并进行代换。
- 3. 消去直接左递归。

三、实验要求

- 1. **输入**:一个上下文无关文法,包括非终结符、终结符和产生式。【为了跟后续实验贯穿,建议仔细设计良好的数据结构来表示文法】
- 2. 输出: 消去左递归后的文法。
- 3. 算法: 应处理直接和间接左递归,确保输出文法与输入文法等价。
- 4. 测试:提供测试用例,验证算法的正确性。
- 5. 文档:编写文档,说明如何使用你的程序,包括输入格式和输出解释。

四、实验指南

算法流程概述: 【详细描述参考理论课课件或教材】

- 1. 非终结符排序:对非终结符进行字典顺序排序(或者按某个其他特性排序,如出现顺序等)。
- 2. 遍历非终结符:
 - o 对于每个非终结符 Ai:
 - 查找其候选式是否有其他非终结符(排在 Ai 前面的非终结符)作为开头:
 - 如果有,将候选式中该非终结符为首用该非终结符的产生式替代,从而将可能的间接左递归 转化为直接左递归。
 - 如果没有,跳过该候选式。
 - 对所有直接左递归的候选式进行处理,生成新非终结符,并转换产生式,使其无左递归。

算法描述

消除左递归的算法通常包括以下步骤:

- 1. **识别直接左递归**: 文法规则形式为 $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$,其中 A 是非终结符, α 和 β 是任意的文法符号序列(终结符或非终结符),并且至少有一个 β 不以 A 开头。要消除直接左递归,可以引入一个新的非终结符 A' 来替换原产生式的左递归部分,并重新定义 A 的产生式如下:
 - O A -> βA'
 - O A' -> αA' | ε
- 2. **识别间接左递归**: 间接左递归的文法规则可能没有直接的形式 A -> Aα, 但是通过一系列的推导, A 可以推导出以 A 开头的字符串。消除间接左递归通常需要将间接左递归转换为直接左递归,然后应用直接左递归的消除方法。
- 3. **转换产生式**:对于每个存在左递归的非终结符,引入新的非终结符作为辅助符号,并重新定义产生式以消除左递归。

输入输出样例

输入:

```
1 | S -> S+T | T
2 | T -> T*F | F
3 | F -> (E) | id
```

输出:

```
1 | S -> T S'

2 | S' -> +T S' | ε

3 | T -> F T'

4 | T' -> *F T' | ε

5 | F -> (E) | id
```

重点难点

- 设计文法的数据结构,特别是产生式规则的左部和右部如何表示,才能更方便进行替换
- 文法输入形式,并转换为相应的数据结构
- 如何验证转换出来的文法与原始文法是等价的? 【可探讨】