实验二 语法分析器

1、动机/目标

本实验的主要目标是实现一个语法分析器,构造给定文法的预测分析表。该分析器旨在确定输入的符号串是否属于该文法定义的语言。

2、内容描述

本实验涉及开发一个 C++ 程序,该程序读取一组文法产生式,计算 FIRST 集和 FOLLOW 集,构建预测分析表,并分析输入符号串以检查其是否符合文法。

3、思路/方法

- 1. 输入读取:程序从用户处读取文法产生式。
- 2. FIRST 集计算: 计算终结符和非终结符的 FIRST 集。
- 3. FOLLOW 集计算: 计算非终结符的 FOLLOW 集。
- 4. **预测分析表**:基于 FIRST 和 FOLLOW 集构建预测分析表。
- 5. 符号串分析: 使用预测分析表分析输入符号串. 以确定其有效性。

4、假设

- 提供的文法是 LL(1) 文法, 且无左递归和公共前缀。
- 特殊符号: @ 表示空串, # 表示输入结束, H 用于替代 E', J 用于替代 T'。

5、相关有限自动机描述

该 LL(1) 语法分析器的有限自动机涉及表示不同文法规则处理的状态,基于输入符号的转换,以及对应于文法符号的压栈和出栈操作。

6、重要数据结构描述

- 1. **向量 proce**:存储文法产生式。
- 2. **向量 first 和 follow**: 分别存储 FIRST 集和 FOLLOW 集。
- 3. 映射 getnum: 将文法符号映射到唯一整数。
- 4. 数组 table:表示预测分析表。
- 5. **栈 sta**: 用于符号串分析。

7、核心算法描述

- 1. FIRST 集计算:通过检查产生式,递归计算每个非终结符的 FIRST 集。
- 2. **FOLLOW 集计算**:通过考虑非终结符在产生式中的位置及其与其他符号的关系,计算 FOLLOW 集。
- 3. 预测分析表构建:根据 FIRST 和 FOLLOW 集填充预测分析表。
- 4. 符号串分析: 使用基于栈的方法模拟解析过程, 验证输入符号串的有效性。

8、运行案例

示例文法输入:

E->TX

 $X \rightarrow +TX|@$

T->FY

Y->*FYI@

F->(E)|a

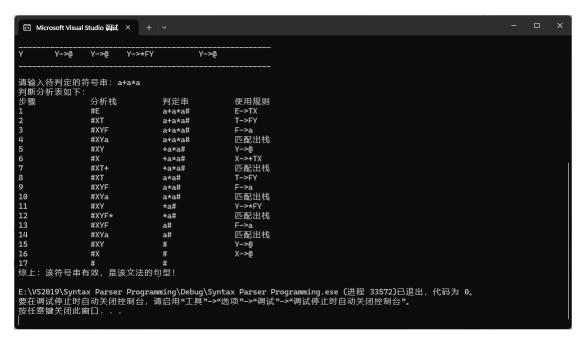
end

示例输入符号串:

a+a*a

预期输出:

☐ Mie	crosoft Visual	Studio 调试	× +	~							-	- 0	- 0
注意: 请输入 E->TX X->+TX T->FY Y->*FY F->(E) end	E'用H代替 产生式的: (@ @	₹, T'用J⁄l 集合 (空)	代替,空: 用'@'表示	串用@代替			*************************************						
	#	+	*	()	a							
Ē				E->TX		E->TX							
T				T->FY		T->FY							
X	X->@	X->+TX			X->@								
F				F->(E)		F->a							
Y	Y->@	Y->@	Y->*FY		Y->@								
	 待判定的: 析表如下		a+a*a	 判定串 a+a*a#		 使用规则 E->TX							



9、出现的问题及相关解决方案

- 1. **弃用警告**: freopen 函数被标记为不安全。解决方案: 使用 freopen_s 或添加 _CRT_SECURE_NO_WARNINGS。
- 2. **文件锁定问题**:在之前运行后重新打开可执行文件时出错。解决方案:确保程序关闭后再重新编译。
- 3. **解析表错误**:由于 FOLLOW 集计算错误,解析表中的条目不正确。解决方案:调试 并修正 FOLLOW 集逻辑。

10、个人感想与评论

本次实验提供了关于 LL(1) 解析器实现及构造预测分析表的宝贵见解。该过程加强了我对上下文无关文法和解析技术的理解。在解决弃用警告和解析表错误等问题时,提升了我在编译器设计背景下的问题解决能力。