编译原理(A)大作业 算符优先分析表和卷积优化

李子龙 518070910095

2021年6月15日

目录

第	一部	分	算符	优先	分析	斤表									2
1	题目	分析													3
2	算法	描述													4
	2.1	集合	依赖总	关系											4
	2.2	三进	DFS							•			•	 •	4
第	二部	分	卷积	优化											4

第一部分 算符优先分析表

运行环境

操作系统 Windows 语言 Rust[1]

opg [filename]

程序输出

样例 1 输入

```
E -> E + T | T
T -> T * F | F
F -> ( E ) | i
```

样例 1 输出

```
(
                       )
                                       i
                                              $
       >
               <
                       >
                               >
                                       <
                                              >
       <
(
               <
                               <
                                       <
)
       >
                       >
                               >
                                              >
       <
               <
                       >
                               >
                                       <
i
               <
```

样例 2 输入

```
E -> E + E | E * E | ( E ) | id
```

样例 2 输出

The grammar is ambiguous.

1 题目分析 3

1 题目分析

首先需要声明在算符优先语法中算符优先级的定义[2]。

定义 1 对于两个终结符 T_1 和 T_2 , 有下面的算符优先级定义(其中 U_1 是非终结符)

- 1. $T_1 = T_2$ 如果存在产生式 $U \to xT_1T_2y$ 或 $U \to xT_1U_1T_2y$ 。
- $2. T_1 < T_2$ 如果存在产生式 $U \to xT_1U_1y$ 而且存在一个推导 $U_1 \Rightarrow z$ 使得 T_2 是 z 的最左终结符。
- $3. T_1 > T_2$ 如果存在产生式 $U \to xU_1T_2y$ 而且存在一个推导 $U_1 \Rightarrow z$ 使得 T_1 是 z 的最右终结符。

本部分即针对一个上下文无关文法,输出算符优先分析表。如果文法 是有二义性的,将会报错。如果两个终结符之间没有上述三个关系的其中 一个,将会留空,意为没有优先关系。

根据定义 1, 可以对符号构造下面两个集合以判断情况 2 和 3:

定义 2 假设 V_T 是该文法终结符号对应的集合, V_N 是该文法非终结符号对应的集合。对符号 U_1 定义下面两个集合:

$$FIRSTVT(U_1) = \{T | (U_1 \Rightarrow Ty \lor U_1 \Rightarrow U_2Ty) \land T \in V_T \land U_2 \in V_N \} \quad (1)$$

$$LASTVT(U_1) = \{T | (U_1 \Rightarrow xT \lor U_1 \Rightarrow xTU_2) \land T \in V_T \land U_2 \in V_N \}$$
 (2)

除了上面的定义方法,对于这样的集合,还有这样的性质:

$$(U_1 \Rightarrow U_2 y) \Rightarrow FIRSTVT(U_2) \subseteq FIRSTVT(U_1)$$
 (3)

$$(U_1 \Rightarrow xU_2) \Rightarrow LASTVT(U_2) \subseteq LASTVT(U_1)$$
 (4)

这样定义1就有了如下的等价定义:

定义 3 对于两个终结符 T_1 和 T_2 , 有下面的算符优先级定义(其中 U_1 是非终结符)

- 1. 如果找到了这样的产生式右部 T_1T_2 或 $T_1U_1T_2$, 那么 $T_1 = T_2$ 。
- 2. 如果找到了这样的产生式右部 T_1U_1 且 $T_2 \in FIRSTVT(U_1)$,那么 $T_1 < T_2$ 。
- 3. 如果找到了这样的产生式右部 U_1T_2 且 $T_1 \in LASTVT(U_1)$,那么 $T_1 > T_2$ 。

2 算法描述 4

2 算法描述

2.1 集合依赖关系

首要任务就是对于每一个非终结符求出 FIRSTVT 和 LASTVT。式 (1) 和 (2) 所对应的终结符为图中的盲端,式 (3) 和 (4) 所对应的非终结符导出的依赖节点为中间节点。这样就可以构造出集合的依赖关系有向图。

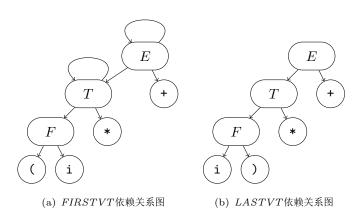


图 1: 依赖关系图

2.2 三进 DFS

一进 DFS:

第二部分 卷积优化

优化结果

输入大小和输出大小	优化前	优化后	提升效率
n, ic, ih, iw = 1, 3, 32, 32			
oc, kh , $kw = 32$, 3, 3			
n, ic, ih, iw = 100, 512, 32, 32			
oc, kh , $kw = 1024$, 3, 3			

参考文献 5

参考文献

[1] C. N. Steve Klabnik, *The Rust Programming Language (Covers Rust 2018)*. Random House LCC US, 2019. [Online]. Available: https://www.ebook.de/de/product/37149179/steve_klabnik_carol_nichols_the_rust_programming_language_covers_rust_2018.html

[2] R. W. Floyd, "Syntactic analysis and operator precedence," *Journal of the ACM*, vol. 10, no. 3, pp. 316–333, Jul. 1963.