

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 16 日

目录

第一部分 算符优先分析表	2
1 题目分析	3
2 算法描述	4
2.1 集合依赖关系	4
2.2 三进 DFS	4
2.3 识别关系	5
3 函数接口	6
第二部分 卷积优化	6

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

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 $U \rightarrow xT_1T_2y$ 或 $U \rightarrow xT_1U_1T_2y$ 。
2. $T_1 < T_2$ 如果存在产生式 $U \rightarrow xT_1U_1y$ 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 $U \rightarrow xU_1T_2y$ 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：

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

$$LASTVT(U_1) = \{T | (U_1 \Rightarrow xT \vee U_1 \Rightarrow xTU_2) \wedge T \in V_T \wedge U_2 \in V_N\} \quad (2)$$

除了上面的定义方法，对于这样的集合，还有这样的性质：

$$(U_1 \Rightarrow U_2y) \Rightarrow FIRSTVT(U_2) \subseteq FIRSTVT(U_1) \quad (3)$$

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

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

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。

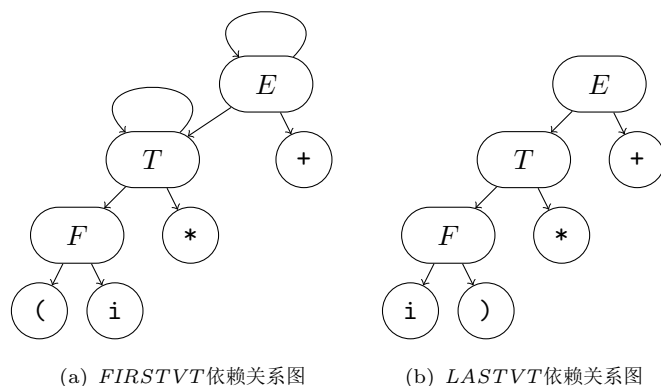


图 1: 依赖关系图

2.2 三进 DFS

一进 DFS: 归并分类 现在的依赖关系图依然是有向有环图。根据包含关系的特性，如果出现

$$S_1 \subseteq S_2 \subseteq \cdots \subseteq S_n \subseteq S_1$$

所对应的环路

$$S_1 \rightarrow S_2 \rightarrow \cdots \rightarrow S_n \rightarrow S_1$$

则这些集合都是相等的：

$$S_1 = S_2 = \cdots = S_n$$

使用 DFS 检测环路，并采用类似并查集的方法归并同类的元素，记录每个非终结符所对应的集合号码，以及每一类的非终结符集合。

表 1: 类别号码

(a) <i>FIRSTVT</i>			(b) <i>LASTVT</i>		
<i>F</i>	<i>E</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>E</i>	<i>T</i>
0	2	4	1	2	0

二进 DFS: 连接消环 通过再一次的 DFS 构造类别之间的 DAG (有向无环图), 因为此时同类型内部的环边已经被消除。

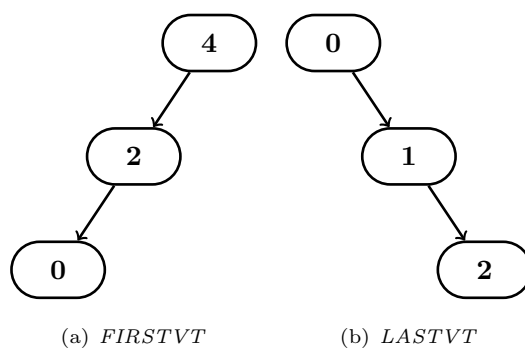


图 2: 类别连接

三进 DFS: 映射输出 对于每一个非终结符, 查类别号码表 1 得到其对应类别, 然后在类别连接图 2 中从该类别节点进行 DFS, 合并路上对应的终结符节点, 就可以得到该非终结符对应的集合。

表 2: 集合

(a) <i>FIRSTVT</i>		(b) <i>LASTVT</i>	
<i>E</i>	i + (*	<i>E</i>	i +) *
<i>T</i>	i (*	<i>T</i>	i) *
<i>F</i>	i (<i>F</i>	i)

2.3 识别关系

最后一步, 就是根据定义 3 来遍历产生式检测终结符号之间的优先关系了。在识别之前, 需要现在产生式的集合中加入对于开始符号的输入首

尾标记：

$$E \rightarrow \$E\$$$

因为该符号比较特殊，其优先级是额外定义的[3]：

$$\$ < T, T > \$, \$ = \$, \quad \forall T \in V_T$$

并不属于原有的语法，所以要在这个地方再加入。
最终就可以得到本部分开头的程序输出。

3 函数接口

关于函数的更多信息，请访问 [函数文档](#)。

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

[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.

- [3] Operator-precedence grammar. Wikipedia. [Online]. Available: https://en.wikipedia.org/wiki/Operator-precedence_grammar