# 编译原理笔记

陈鸿峥

2020.04\*

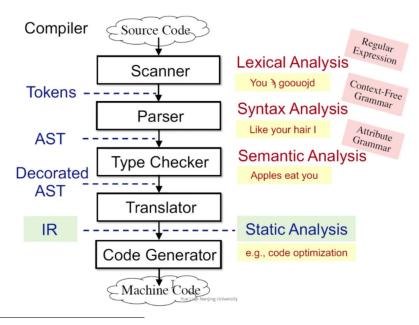
# 目录

1	简介		1
2	词法	分析	2
	2.1	基本定义	2
	2.2	正则表达式	2

本课程采用书目Alfred V. Aho, Monica S. Lam, Ravi Sethi, Jeffrey D. Ullman, *Compilers: Principles, Techniques & Tools (2nd ed)*,即大名鼎鼎的龙书。

# 1 简介

编译器的几个阶段如下,前端包括词法(lexical)、语法(syntax)、语义(semantic)分析,中端IR生成、优化,后端代码生成。



<sup>\*</sup>Build 20200425

### 2 词法分析

分离词法分析和语法分析可以简化这两个任务,同时提升编译器的性能与兼容性。

#### 2.1 基本定义

定义 1. 令牌(token)是一个<u>令牌名字</u>与可选属性值构成的对;模式(pattern)描述了每个词素(lexeme)要遵循什么规则;而词素(最小意义单位)则是源程序中一连串满足模式的字母,作为令牌的实例化。

### 例 1. 考虑 C语句

printf("Total = %d\n", score);

其中printf和score是匹配(match)上令牌id模式的词素,而"Total = %d\n"是匹配上字面值literal的词素。

简单来讲,令牌是一个更大的概念,是同类词素的集合。比如一个令牌**comparison**的样例词素可以有<=和!=。

定义 2 (字母表与语言). 字母表  $(alphabet)\Sigma$ 是有限符号 (symbol) 的集合,如ASCII就是一个字母表。字符串 (string)s是从字母表中抽取的有限符号的序列,|s|为字符串长度, $\epsilon$ 为空串。语言 (language)是字符串的可数集合。

**例 2.** 字母表 $\Sigma = \{0,1\}$ ,则 $\{001,1001\}$ 和 $\{\}$ 都是定义在 $\Sigma$ 上的语言。

语言是一种集合,故集合运算也适用于语言。

并集(union)	$L \cup M$
连接(concatenation)/交集	LM
柯林闭包(Kleene closure)	$L^* = \cup_{i=0}^{\infty} L^i$
正闭包(positive)	$L^+ = \cup_{i=1}^{\infty} L^i$

### 2.2 正则表达式

定义 3 (正则表达式(regular expression, regex)). 正则表达式r定义了语言L(r), 以递归形式定义:

#### 1. 奠基:

- $\epsilon$ 是正则表达式, 即 $L(\epsilon) = \{\epsilon\}$
- $a \in \Sigma$ 是正则表达式,即 $L(\mathbf{a}) = \{a\}$ (这里用斜体代表符号,粗体代表符号对应的正则表达式)
- 2. 推论: 若r和s都是正则表达式给出了语言L(r)和L(s),则
  - (r)|(s)是正则表达式,表示 $L(r) \cup L(s)$
  - (r)(s)是正则表达式,表示L(r)L(s)
  - (r)\*是正则表达式,表示(L(r))\*

• (r)是正则表达式,表示L(r)

正则表达式表示的语言叫做正规集。

有以下运算规定:

- 一元运算符\*有最高优先级, 左结合
- 连接优先级次之, 左结合
- |优先级最低,左结合

定义 4 (正则定义).  $d_i \to r_i$ , 其中 $d_i$ 都是名字,且各不相同。每个 $r_i$ 是 $\Sigma \cup \{d_1,\ldots,d_{i-1}\}$ 中符号上的正则表达式。

例 3. 比如 C语言的标识符可记为

$$letter_{-} \to A|B| \cdots |Z|a|b| \cdots |z|_{-}$$
$$digit \to 0|1| \cdots |9$$
$$id \to letter_{-}(letter_{-}|digit)^{*}$$

正则表达式的拓展 $^{1}$ :

- r+代表一个或多个
- r?代表零或一个
- [a z]字母类

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>更多可参见Regex101