



编译原理

好好学习!!! 天天向上!!!

任课老师: 谢晓园 邮箱: xxie@whu.edu.cn 办公室: 计算机学院E301

助教: 黎源 邮箱: 1445660426@qq.com



给定文法 $G(S) : S \rightarrow S S \mid (S) \mid \epsilon$

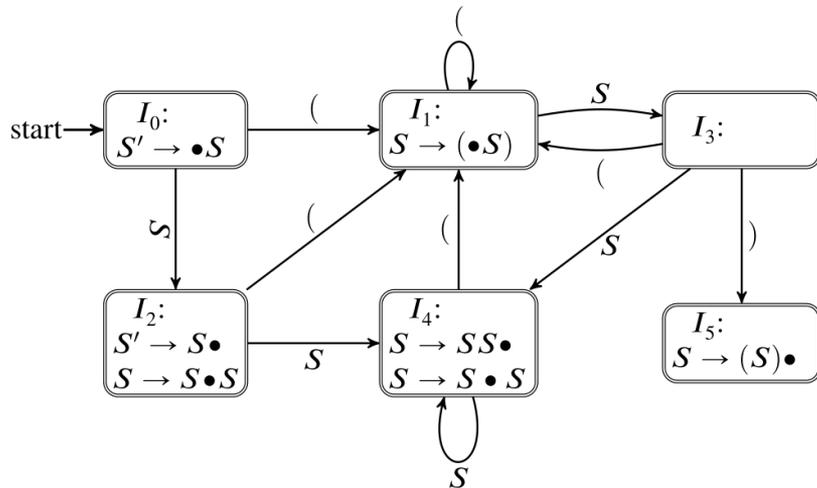
- (1) 为该文法构造增广文法 $G(S')$
- (2) 构造 $G(S')$ 的识别活前缀 LR(0) 项目自动机
- (3) 为自动机中每个项目标出核心项目
- (4) 为什么正则表达式 $(S)^*$ 所生成的文法符号串一定是活前缀



- (1) $S' \rightarrow S$ (0)
 $S \rightarrow SS$ (1)
| (S) (2)
| ϵ (3)

(2) 文法 $G(S')$ 的识别活前缀 LR(0) 项目自动机如下图所示 (注意每个状态仅列出了核心项目, 状态 I_3 除外; $S \rightarrow \epsilon$ 的 LR(0) 项目为 $S \rightarrow \bullet$):

(3)



- (4) 识别活前缀的 DFA 在识别正则式 $\underline{(}^* S \underline{)}^*$ 所生成的串一定到达状态 I_2, I_1 或 I_3 .



THANK YOU

Don' t try so hard, the best things come when you least expect them to.

——不要着急，美好总会出现在不经意之间。