

对于一个文法，如果能够构造一张分析表，使得它的每个入口均是唯一确定的，则这个文法就称为 **LR 文法**。

一个文法，如果能用一个每步顶多向前检查 k 个输入符号的 LR 分析器进行分析，则这个文法就称为 **LR(k) 文法**。

字的前缀是指字的任意首部，如字 abc 的前缀有 ε , a , ab , abc 。

活前缀是指规范句型的一个前缀，这种前缀不含句柄之后的任何符号。即，对于规范句型 $\alpha\beta\delta$ ， β 为句柄，如果 $\alpha\beta = u_1u_2\dots u_r$ ，则符号串 $u_1u_2\dots u_i (1 \leq i \leq r)$ 是 $\alpha\beta\delta$ 的活前缀 (δ 必为终结符串)。

假若一个文法 G 的拓广文法 G' 的活前缀识别自动机中的每个状态(项目集)不存在下述情况：

- 1) 既含移进项目又含归约项目，
- 2) 含有多个归约项目

则称 G 是一个 **LR(0) 文法**。

每个项目的一般形式是 $[A \rightarrow \alpha \cdot \beta, a_1a_2\dots a_k]$ ，这样的项目称为一个 **LR(k) 项目**。项目中的 $a_1a_2\dots a_k$ 称为它的 **向前搜索字符串** (或展望串)。