

令 G 是一个文法， S 是文法的开始符号，假定 $\alpha\beta\delta$ 是文法 G 的一个句型，如果有

$$S \xRightarrow{*} \alpha A \beta$$

且

则 β 称是句型 $\alpha\beta\delta$ 相对于非终结符 A 的**短语**。特别是，如果有 $A \Rightarrow \beta$ ，则称 β 是句型 $\alpha\beta\delta$ 相对于规则 $A \rightarrow \beta$ 的**直接短语**。一个句型的最左直接短语称为该句型的**句柄**。

假定 α 是文法 G 的一个句子，我们称序列 $\alpha_n, \alpha_{n-1}, \dots, \alpha_0$ 是 α 的一个**规范归约**，如果此序列满足：

1. $\alpha_n = \alpha$
 2. α_0 为文法的开始符号，即 $\alpha_0 = S$
 3. 对任何 $i, 0 \leq i \leq n$ ， α_{i-1} 是从 α_i 经把句柄替换成为相应产生式左部符号而得到的
- 在形式语言中，最右推导通常被称为**规范推导**。

由规范推导推出的句型称为**规范句型**。