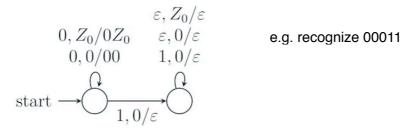
从两个例子看 CFG 与 PDA 的互相转换:

从 CFG 转 PDA

$$L = \{0^n 1^m \mid 1 \le m \le n\}$$

答案:



也可以不带终结符识别:

$$\varepsilon,S/01$$
 $\varepsilon,S/0S$ $0,0/\varepsilon$ e.g. 产生0 & 产 $\varepsilon,S/0S1$ $1,1/\varepsilon$ 生01: S-> AB A->0A | epsilon B->0B1 | 01

从 PDA 转 CFG

Motivation: PDA 状态转移弹出的字符与原有字符串抵消,状态转移和字符串抵消的中间过程即为 CFG 产生式。

e.g. S-> 0S1 I

(1)
$$\delta(q, 1, Z) = \{(q, XZ)\}\$$

(2)
$$\delta(q, 1, X) = \{(q, XX)\}\$$

(3)
$$\delta(q, 0, X) = \{(p, X)\}\$$

(4)
$$\delta(q, \varepsilon, Z) = \{(q, \varepsilon)\}$$

(5)
$$\delta(p, 1, X) = \{(p, \varepsilon)\}\$$

(6)
$$\delta(p, 0, Z) = \{(q, Z)\}$$

 δ :状态转移、pq:状态集、01 ϵ :输入、XZ ϵ :栈中状态转移

δ | 产生式

$$\begin{array}{|c|c|c|} \hline (0) & S \rightarrow [qZq] \\ & S \rightarrow [qZp] \\ \hline (1) & [qZq] \rightarrow 1[qXq][qZq] \\ & [qZq] \rightarrow 1[qXp][pZq] \\ & [qZp] \rightarrow 1[qXq][qZp] \\ & [qZp] \rightarrow 1[qXq][pZp] \\ & [qZp] \rightarrow 1[qXq][pZq] \\ & [qXq] \rightarrow 1[qXq][qXq] \\ & [qXq] \rightarrow 1[qXq][pXq] \\ & [qXp] \rightarrow 1[qXq][pXq] \\ & [qXp] \rightarrow 0[pXq] \\ & [qXp] \rightarrow 0[pXq] \\ & [qZq] \rightarrow \varepsilon \\ \hline (5) & [pXp] \rightarrow 1 \\ \hline (6) & [pZp] \rightarrow 0[qZq] \\ & [pZq] \rightarrow 0[qZq] \\ \hline \end{array}$$

若题目有指定的字符串转换,从其中去除重复或挑出产生式路径。