



班级: 计01

姓名: 谷远钊

编号: 2020010869

科目: 自动机

第 1 页

5.1.1(b). $S \rightarrow AD \mid CB$ $A \rightarrow aAb \mid aC \mid E$ $B \rightarrow bBc \mid cD \mid E$ $C \rightarrow aC \mid E$ $D \rightarrow cD \mid E$ $E \rightarrow bE \mid b$

解释: E生成全为b且大于等于1的串, C生成a串, D生成c串.

A中aC生成至少一个a的全a串, 因此A生成所有a, b个数不相等的串

同理B可生成所有b, c个数不相等的串

S中AD代表包含abc且ab不相等的串.

CB代表包含abc且bc不相等的串.

此时 $G = (\{S, A, B, C, D, E\}, \{a, b, c, \varepsilon\}, P, S)$, 其中P表示上方5条产生式的集合.5.1.2(c) 最左推导: $S \xRightarrow{m} A1B \xRightarrow{m} 0A1B \xRightarrow{m} 00A1B \xRightarrow{m} 000A1B \xRightarrow{m} 0001B \xRightarrow{m} 00011B \xRightarrow{m} 00011$ 最右推导: $S \xRightarrow{m} A1B \xRightarrow{m} A11B \xRightarrow{m} A11 \xRightarrow{m} 0A11 \xRightarrow{m} 00A11 \xRightarrow{m} 000A11 \xRightarrow{m} 00011$ 5.1.6(b) 基础: $\beta \Rightarrow \gamma$ 步数为0, 此时 $\beta = \gamma$, 因为 $\alpha \Rightarrow \beta$, 故 $\alpha \Rightarrow \gamma$ 归纳: 设 $\beta \Rightarrow \gamma$ 步数大于0, 则 $\beta \Rightarrow \gamma$ 的推导过程为 $\beta \Rightarrow \beta', \beta' \Rightarrow \gamma$.(其中 $\beta \Rightarrow \beta'$ 的步数小于 $\beta \Rightarrow \gamma$ 的步数) 由于归纳假设, 有 $\alpha \Rightarrow \beta'$ 结合 $\beta' \Rightarrow \gamma$ 得 $\alpha \Rightarrow \gamma$.5.1.8 证明: 串w中包含相同个数a和b, 当且仅当 $w \in L(G)$

(当) 假定w中a, b个数相等, 对|w|归纳.

基础: $|w|=0$, 此时 $w = \varepsilon$, 由于产生式包含 $S \rightarrow \varepsilon$, 故 $\varepsilon \in L(G)$ 归纳: 若 $|w| \geq 1$, 假设w的首字符为a, 由于w包含相同个数的a和b, 故可将w表示为 $w = aW_1bW_2$ (其中 W_1, W_2 包含相同个数的a和b),由归纳假设知 $S \Rightarrow W_1, S \Rightarrow W_2$, 故 $S \Rightarrow aSbS \Rightarrow aW_1bW_2$, 因此 $w \in L(G)$, 首字母为b亦然.(仅当) 假定 $w \in L(G)$, 即 $S \Rightarrow w$, 证w中a, b个数相等, 对推导步数归纳.基础: $S \Rightarrow w$ 步数为1, 此时只能用产生式 $S \rightarrow \varepsilon$, 故 $w = \varepsilon$, 包含相等(0)个数的a和b.归纳: 若 $S \Rightarrow w$ 步数为 $k+1$ ($k \geq 1$), 且对任意 i ($i \leq k$) 步内完成的推导都满足条件(a和b的个数相等)

不妨设w中首字母为a (若为b, 只需对下列证明中a, b互换)

对于此 $k+1$ 步推导, 必定有 $S \Rightarrow aSbS \Rightarrow w$ 此时存在 W_1, W_2 使得 $w = aW_1bW_2$, 而且 $S \Rightarrow W_1, S \Rightarrow W_2$ (步数小于k)由归纳假设知 W_1, W_2 中包含相同个数的a和b, 故w也包含相同个数的a和b.5.2.2 证明: 归纳 $S \Rightarrow w$ 的步数m基础: $m=1$ 时, 必有产生式 $S \Rightarrow w$, 故存在分析树 $\begin{matrix} S \\ \swarrow \quad \searrow \\ w \quad \varepsilon \end{matrix}$ (包含 $n+1$ 个结点).归纳: 若 $m > 1$, 则设第一步用了产生式 $S \Rightarrow X_1X_2 \dots X_k$ (X_i 为终结符或变元), 此时 $S \Rightarrow w$ 分解为 $S \Rightarrow X_1X_2 \dots X_k \Rightarrow w$, 将w分为 $w = w_1w_2 \dots w_k$, 若① X_i 为终结符, 则 $X_i = w_i$, 则 $X_i \Rightarrow w_i$ 所用步数 $m_i = 0$.② X_i 为非终结符, 则 $X_i \Rightarrow w_i$, 所用步数 m_i 小于 m (至少包括 $S \Rightarrow X_iX_2 \dots X_k$), 由归纳假设知存在根结点为 X_i 的分析树, 结点数为 $|w_i| + m_i$

(下续)



班级: 计01

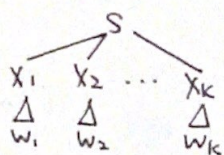
姓名: 谷逸朗

编号: 2020010869

科目: 自动机

第 2 页

5.2.2 (续) 故 $m = \sum_{i=1}^k m_i + 1$, 此时存在分析树如下, 结点数 $1 + \sum_{i=1}^k (|w_i| + m_i) = (1 + \sum_{i=1}^k m_i) + \sum_{i=1}^k |k_i| = m + n$

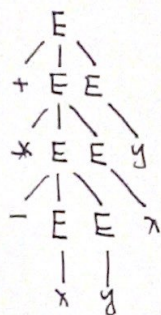


5.4.7 (a) 由于文法无二义, 故最左、最右推导和分析树唯一。

最左推导: $E \Rightarrow +EE \Rightarrow +*EEE \Rightarrow +*-EEEE \Rightarrow +*-XEEE \Rightarrow +*-xyEE \Rightarrow +*-xyxE \Rightarrow +*-xyxy$

最右推导: $E \Rightarrow +EE \Rightarrow +Ey \Rightarrow +*EEy \Rightarrow +*Exy \Rightarrow +*-EExy \Rightarrow +*-Eyxxy \Rightarrow +*-xyxy$

分析树:



附加1. (1)

$S \rightarrow AB$

$A \rightarrow aAbb \mid \varepsilon$

$B \rightarrow cB \mid \varepsilon$

此时 CFG $G = (\{S, A, B\}, \{a, b, c, \varepsilon\}, P, S)$, P 表示上方三条产生式的集合。

(2) 产生式集合 P 如下:

$S \rightarrow AB$

$A \rightarrow aAb \mid \varepsilon$

$B \rightarrow bBc \mid \varepsilon$

此时, CFG $G = (\{S, A, B\}, \{a, b, c, \varepsilon\}, P, S)$ 满足条件。

(3) 首先, 观察 $a^m b^n c^p d^q = \begin{cases} a^2 (a^{m-2} b^n c^p) d^q & (m \geq 2) \\ a^m (b^n c^p d^{q-m}) d^m & (m < 2) \end{cases}$

对于 $a^m b^n c^p$, 由 $m+n=p+q$ 知 $a^m b^n c^p = a^{p-n} b^n c^p$, 即 a 和 b 的个数和等于 c 的个数,

可由 $A \rightarrow aAc \mid C$, $C \rightarrow bCc \mid \varepsilon$ 生成 (后者 b, c 个数相等, 前者 a, b 与 c 个数相等)

对于 $b^n c^p d^{q-m} = b^n c^p d^{m-p}$ 同理可由 $B \rightarrow bBd \mid C$ (其中 $C \rightarrow bCc \mid \varepsilon$) 生成

因此, $a^m b^n c^p d^q$ 可由 $S \rightarrow aSd \mid A \mid B$ 生成。

产生式集合 P 如下: $S \rightarrow aSd \mid A \mid B$

$A \rightarrow aAc \mid C$

$B \rightarrow bBd \mid C$

$C \rightarrow bCc \mid \varepsilon$

CFG $G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b, c, d, \varepsilon\}, P, S)$ 满足条件。



班级: 计01

姓名: 吴逸朗

编号: 2020010869

科目: 自动机

第 3 页

附加1. (4) ①若 $n \geq i$ ($j \geq m$) 则 $a^n b^i c^j d^m = a^{n-i} (ab)^i c^{j-m} (cd)^m = a^{n-i} (ab)^i c^{n-i} (cd)^m$
 ②若 $n < i$ ($j < m$), 则 $a^n b^i c^j d^m = (ab)^n b^{i-n} (cd)^j d^{m-j} = (ab)^n b^{m-j} (cd)^j d^{n-j}$
 对于①, 我们先生成 $(ab)^i$, 再生成 $a^{n-i} (ab)^i c^{n-i}$, 最后加上 $(cd)^m$. 即可, ②亦同理.

CFG $G = (\{S, A, B, C, D, E, F\}, \{a, b, c, d, \varepsilon\}, P, S)$, P 如下所示:

$S \rightarrow AIB$
 $A \rightarrow AFIC$
 $B \rightarrow EBID$
 $C \rightarrow aCcIE$
 $D \rightarrow bDdIF$
 $E \rightarrow aEbIE$
 $F \rightarrow cFdIE$

(5) $uawb = (uaw)b$, 要使 uaw 中 $|u| = |w|$, 相当于每一次操作都在字符串两侧加上字符 a 或 b , 因此我们有 CFG $G = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S)$, P 如下所示:

$S \rightarrow Ab$
 $A \rightarrow BABIA$
 $B \rightarrow aIb$

(6) CFG $G = (\{S, A, B, C, D\}, \{a, b, c, \varepsilon\}, P, S)$, P 如下所示:

$S \rightarrow ACIABCID$
 $A \rightarrow aAIE$
 $B \rightarrow bBIbb$
 $C \rightarrow cCIc$
 $D \rightarrow aDcIb$

「解: AC 产生所有 $a^i c^i$ 字符串 (b 个数为 0)

D 产生所有 $a^i b c^i$ 字符串 (b 个数为 1, 此时 $i=k$)

ABC 产生所有 $a^i b^j c^k$ 字符串 (b 个数大于等于 2)

附加2. 非二义文法: 先生成形如 $a^i b^i$ 的串, 再在左侧加上 a

此时 CFG $G_1 = (\{S, A\}, \{a, b, \varepsilon\}, P, S)$, P 如下所示:

$S \rightarrow aSIA$
 $A \rightarrow aaAbI\varepsilon$

二义文法: 每一步要么加上 a , 要么左右加上 aa 和 b :

此时 CFG $G_2 = (\{S\}, \{a, b, \varepsilon\}, \{S \rightarrow aS \mid aaSb \mid \varepsilon\}, S)$

附加3. 对 a, b, c 分配优先级, 此时有

$S \rightarrow SaSIA$
 $A \rightarrow AbAIB$
 $B \rightarrow BcBId$

进一步, 我们可以将上式改为左结合的, 即

$S \rightarrow SaCIC$
 $C \rightarrow CbDID$
 $D \rightarrow DcEIE$
 $E \rightarrow d$

此时文法无二义.



班级: 计01

姓名: 谷逸朗

编号: 2020010869 科目: 自动机

第 4 页

附加 4. 归纳 $S \Rightarrow w$ 的步数 m , 此时产生的串 w 为 $w = (01)^{m-1}$.

基础: 若 $m=1$, 则必有产生式 $S \Rightarrow \varepsilon$, 故 $w = \varepsilon = (01)^0 \in L$

若 $m=2$, 则有 $S \Rightarrow 0T1 \Rightarrow 01$, $w = 01 = (01)^1 \in L$.

归纳: 若 $m \geq 3$, 则必有 $S \Rightarrow 0T1 \Rightarrow 01w_101 \xRightarrow{*} w$

其中 w_1 由 $m-2$ 步推导生成, 由归纳假设知 $w_1 = (01)^{m-2-1} = (01)^{m-3}$.

故 $w = 01w_101 = (01)^{m-1} \in L$.