

习题7.2.1 用CFL泵引理来证明下面的语言都不是上下文无关的：

\* a)  $\{a^i b^j c^k \mid i < j < k\}$ 。

b)  $\{a^n b^n c^i \mid i \leq n\}$ 。

c)  $\{0^p \mid p \text{ 是素数}\}$ 。提示：使用和例4.3中证明不是正则语言时采用的相同的思想。

\*! d)  $\{0^i 1^j \mid j = i^2\}$ 。

! e)  $\{a^n b^n c^i \mid n \leq i \leq 2n\}$ 。

! f)  $\{ww^R w \mid w \text{ 是0和1的串}\}$ 。也就是说，由某个串 $w$ 和它的反向串再和它本身连接起来的串（比如001100001）构成的集合。

a) 取  $z = a^p b^{p+1} c^{p+2} \in L$ ，设  $z = uvwxy$

$$|vwx| \leq p \quad |vx| \geq 1$$

可能出现以下情况：

①  $vwx$  只含  $a$  则  $|v^2wx^2|$  的长度  $> |vwx|$

$\therefore a$  的数量  $> p$

不满足  $uv^2wx^2y \in L$

② 只含  $b$ ，与只含  $a$  同理

③ 只含  $c$ ， $|v^0wx^0|$  的长度  $< |vwx|$

$\therefore c$  的数量  $\leq p+1$

不满足  $uv^0wx^0y \in L$

④ 包含  $a, b$  倘若  $|x| > 0$  则  $|v^2wx^2|$  使得  $b$  长于  $c$

若  $|x| = 0$  则  $|v^2wx^2|$  使得  $a$  长于  $b$

$\therefore$  不满足

⑤ 包含  $b, c$  若  $|v^0wx^0|$  则使得  $|a| \geq |b|$  或  $|b| \geq |c|$

$\therefore$  不满足

$\therefore$  不是上下文无关语言

b) 取  $z = a^p b^p c^{p^0} \in L$  设  $z = uvwxy$

①  $vwxy$  只含  $a$   $v^0wx^0$  使  $a$  的长度与  $b$  不等  
不满足

②  $vwxy$  只含  $b$  , 与只含  $a$  同理  
不满足

③  $vwxy$  只含  $c$   $v^2wx^2$  使  $c$  的长度比  $a$  和  $b$  更长  
不满足

④  $vwxy$  含  $a, b$  ,  $v^0wx^0$  使  $a$  或  $b$  的长度小于  $c$   
不满足

⑤  $vwxy$  含  $b, c$  ,  $v^2wx^2$  会使  $a$  的长度与  $b$  不同, 或  $c$  长于  $a$   
不满足

$\therefore$  不是上下文无关语言

c) 若该语言是上下文无关的, 设其原的长度为  $n$ ,  
考虑素数  $p > n+2$  (素数是无穷的)

$0^p$  可写为  $uvwxxy$

设  $|ux| = m$  则  $|uwy| = p-m$

$$|uv^{p-m}wx^{p-m}y| = p-m + m(p-m) = (m+1)(p-m)$$

$$p-m > 1 \quad (p > n+2, m \leq n)$$

$$m+1 > 1 \quad (m \geq 1)$$

$\therefore |uv^{p-m}wx^{p-m}y|$  为合数

$\therefore$  不是上下文无关语言

d) 取  $z = 0^p 1^p$  设  $z = uvwx^2y$

①  $vw$  只含 0  $v^0w^0$  使得 0 的长度不为 1 长度的平方

②  $vw$  只含 1 同理

③  $vw$  含 0, 1, 则  $v, x$  必定分别只含 0 和 1, 否

则  $v^2wx^2$  使其不满足。

设  $|v| = a$   $|x| = b$

$$(p+a)^2 = p^2 + b \Rightarrow p^2 + a^2 + 2pa = p^2 + b \Rightarrow a^2 + 2pa = b$$

$$(p+2a)^2 = p^2 + 2b \Rightarrow p^2 + 4a^2 + 4pa = p^2 + 2b \Rightarrow a^2 + pa = \frac{b}{2}$$

$\Downarrow$

$$a^2 = 2a^2 \Rightarrow a = 0$$

$$\therefore a+b \geq 1 \therefore b \geq 1$$

$$b = 0^2 + 2p \times 0 = 0 \text{ 矛盾}$$

$\therefore$  不满足

$\therefore$  不是上下文无关语言

e) 取  $z = a^p b^p c^{2p}$  设  $z = uvwxy$

①  $vw$  只含  $a$   $v^0w^0$  使  $a$  的长度与  $b$  不相等, 不满足

②  $vw$  只含  $b$  与只含  $a$  同理

③  $vw$  只含  $c$   $v^0w^2$  使  $c$  的长度大于  $a$  的 2 倍, 不满足

④  $vw$  含  $a, b$   $v^{2p}w^{2p}$  使得  $a$  或  $b$  的长度长于  $c$ , 不满足

⑤  $vw$  含  $b, c$  若  $|v| \geq 1$   $v^0w^0$  使  $a, b$  长度不等

若  $|v| = 0$  则  $|w| \geq 1$   $v^2w^2$  使  $c$  长度大于  $a$  的 2 倍

$\therefore$  不满足

$\therefore$  不是上下文无关语言

取  $z = 1^p 0^p 0^p 1^p 1^p 0^p$  设  $z = uvwxy$

①  $vw$  只含  $1$   $v^0w^0$  会使得前部分的  $1$  的数量不再等于后部分的  $1$  的数量的二分之一, 不满足

②  $vw$  只含  $0$   $v^0w^0$  会使得前部分的  $0$  的数量不再等于后部分的  $0$  的数量的两倍, 不满足

③  $vw$  含  $0, 1$  同上,  $v^0w^0$  只能改变相邻两个  $0, 1$  段中的数量, 从而使不同段之间不再具有倍数关系, 不满足

$\therefore$  不是上下文无关语言

习题 7.2.5 使用奥格登引理 (习题 7.2.3) 来证明下列语言不是 CFL:

! a)  $\{0^i 1^j 0^k \mid j = \max(i, k)\}$ .

!! b)  $\{a^n b^n c^i \mid i \neq n\}$ . 提示: 如果  $n$  是奥格登引理的常数, 考虑串  $z = a^n b^n c^{n+n!}$ .



a) 取  $z = 0^n 1^{n+1} 0^{n+1}$

将 0 全部取为显著位置  $z = uvwx y$

$v$  和  $x$  不可能为 01 混合 ( $uv^2wx^2y$  不满足)

$\therefore v$  至少有一个显著位置

$\therefore v$  和  $x$  要么为空 要么为 0 串, 且不同时为空

$uv^3wx^3y$ , 1 的个数不等于两边 0 的个数

不满足,  $\therefore$  不是上下文无关语言

b) 取  $z = a^n b^n c^{n+n!}$

取  $a$  全部为显著位置  $z = uvwx y$

$\therefore v$  只可能为  $a$  串

$x$  只可能为等长的  $b$  串 (否则  $a, b$  长度不等)

设  $|v| = m \leq n$

取  $uv^{\frac{n!}{m}}wx^{\frac{n!}{m}}y$  (一定能整除)

$= a^{n+n!} b^{n+n!} c^{n+n!}$  长度相等

$\therefore$  不满足

$\therefore$  不是上下文无关语言

1: 构造与下列文法等价的CNF。

$S \rightarrow ABB \mid bAA$

$B \rightarrow aBa \mid aa \mid \epsilon$

$A \rightarrow bbA \mid \epsilon$

