

هرت منق

$$(b + a^+)c$$

$$\alpha \quad b \quad a a a$$

$$\beta \quad 1001 \quad 0001 \quad 11001$$

$$w = a_1 a_2 a_3 \dots a_n$$

$$w^R = a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1$$

$$(w^R)^R = a_1 a_2 a_3 \dots a_n$$

$$(w^R)^R = w$$

$$e((bd+e)+(c+ea))(ca+ed)b$$

$$e b d c a b - e e e d b - e e c a b$$

$$b a c e e - b d e c e - b a c a e e$$

زبان منظم

۵, ۴, ۳ - ۵

۳: LLL  $\underbrace{a \ a \ a}_{\text{سه حرفه}}$ ۴: LLLL  $\underbrace{a \ a \ a \ a}_{\text{چهار حرفه}}$ ۵: LLLL  $\underbrace{a \ a \ a \ a}_{\text{چهار حرفه}} \underbrace{a \ a \ a \ a}_{\text{چهار حرفه}}$ ۶- الف)  $a^+ b b b^* c c c c^*$ ب)  $(\epsilon + a + aa + aaa) b b b b^* c c c c^*$ 

ب) منظم نیست

۷-  $(a^+ b b b^+) + (a a a^+ b^+)$ ۸-  $L = \{ (aba)^n a^m w b^{2k} : n \geq 0, m \geq 2, k \geq 0, \}$  $w \in \{a, b\}^*$

۹. فرض می‌کنیم  $L$  منظم باشد. از پیچیدگی استاندارد می‌گیریم طبق این روش  
 یک عدد  $m$  وجود دارد که هر رشته‌ی  $w$  با طول بزرگتر از  $p$  دارای یک زیررشته  
 تکرار شونده است که رشته‌های بیشتری در  $L$  تولید می‌کند. یک  $a$  در نظر می‌گیریم  
 (اگر  $p < 3$  یک  $a$  انتخاب می‌کنیم). فرض می‌کنیم  $w$  یک زیررشته از طول  $k \geq 1$   
 است. در  $L$  پیچیدگی باید  $a^*$  در  $L$  باشد. برای اینکه این درست باشد  
 باید  $n$  و عدد داشته باشد به طوری که  $k - m = 1$  یا  $k - m = 2$  یا  $k - m = 3$   
 چون وقتی  $p > 2$ ،  $k \leq m$  باشد داریم:  $k - m > 1$  یا  $k - m > 2$   
 بنابراین  $L$  منظم نیست.

$$a^n b^{n-1} \quad a^{n-1} (a')^1 b^{n-1} \quad 1.$$

$$i = 0 \rightarrow a^{n-1} b^{n-1} \rightarrow \text{تناقض با فرضین}$$

پس منظم نیست

۱۱.  $w = a^n b^n$  ب منظم نیست. فرض کنیم  $L$  منظم است:

$$x = a^{n-1} \quad y = a \quad z = b^n$$

$$i = 2 \rightarrow a^{n-1} a^2 b^n = a^{n+1} b^n \notin L$$

LINOMAX