مبانی نظریه محاسبه

کارگاه نهم

مبحث: PDA

- ۱. درست یا غلط بودن جملات زیر را بررسی کنید.
- آ) اگر L توسط یک PDA پذیرفته شود، نامنظم است.
- ب) به ازای هر CFL که بتوان یک PDA غیر قطعی ارائه داد، میتوان یک معادل قطعی هم ارائه نمود.
- ج) میتوان هر PDA با چند حرف استک را به یک PDA با دو حرف استک (غیر از (Z_{\circ}) تبدیل کرد.
- د) اگر به ازای یک k ثابت، هیچگاه بیش از k سمبل داخل استک یک PDA قرار نگیرد، زبان پذیرش شده توسط آن PDA منظم است.
 - ۲. زبان زیر را در نظر بگیرید:

$$L = \{ w \in \{a, b\}^* \mid n_a(w) = n_b(w) + 1 \}$$

- آ) برای این زبان یک PDA ارائه دهید.
- ب) با استفاده از PDA ارائه شده در قسمت قبل، یک گرامر برای این زبان ارائه دهید.
 - ج) برای این زبان، یک PDA با دو state ارائه دهید.
- . سم کنید. L^* برای زبان L^*
 - ۴. برای زبانهای زیر PDA طراحی کنید.

$$L_{\mathsf{I}} = \{ a^n b^{n+m} c^m \mid n \ge \circ, \ m \ge \mathsf{I} \} \ (\tilde{\mathsf{I}}$$

$$L_{\mathsf{Y}} = \{ w \in \Sigma^* \mid \mathsf{Y} n_a(w) \le n_b(w) \le \mathsf{Y} n_a(w), \ \Sigma = \{a, b, c\} \}$$
 ب

$$L_{\mathsf{T}} = \{a^n x \mid n \ge \circ, \ x \in \{a, b\}^*, \ |x| \le n\}$$
 (7.

- ۵. برای زبان تمام رشتههای غیر پالیندروم $(L = \{w \in \{a,b\}^* \mid w \neq w^R\})$ ، یک PDA ارائه دهید.
 - برای زبان PDA قطعی ارائه دهید. $L = \{a^ncb^{\mathsf{Y}n} \mid n \geq \mathsf{I}\}$ قطعی ارائه دهید.
 - ۷. زبان پذیرش شده توسط PDA زیر چیست؟

$$\begin{split} M &= (\{q_{\circ}, q_{\mathsf{1}}, q_{\mathsf{T}}\}, \{a, b\}, \{a, b, Z_{\circ}\}, q_{\circ}, Z_{\circ}, \{q_{\mathsf{T}}\}, \delta) \\ \delta(q_{\circ}, a, Z_{\circ}) &= \{(q_{\mathsf{1}}, a), (q_{\mathsf{T}}, \Lambda)\} \\ \delta(q_{\mathsf{1}}, b, a) &= \{(q_{\mathsf{1}}, b)\} \\ \delta(q_{\mathsf{1}}, b, b) &= \{(q_{\mathsf{1}}, b)\} \\ \delta(q_{\mathsf{1}}, a, b) &= \{(q_{\mathsf{T}}, \Lambda)\} \end{split}$$

M منند که یک زبان منظم میتواند توسط یک DPDA مانند M با تنها دو state پذیرفته شود به طوری که M انتقال Λ نداشته باشد و هیچ گاه سمبلی از استک آن حذف نشود.

Move Number	State	Input	Stack Symbol	Move(s)
1	q_0	а	Z_0	$(q_0, aZ_0), (q_1, Z_0)$
2	q_0	a	a	$(q_0, aa), (q_1, a)$
3	q_0	a	b	$(q_0, ab), (q_1, b)$
4	q_0	b	Z_0	$(q_0, bZ_0), (q_1, Z_0)$
5	q_0	b	a	$(q_0, ba), (q_1, a)$
6	q_0	b	\boldsymbol{b}	$(q_0, bb), (q_1, b)$
7	q_0	Λ	Z_0	(q_1, Z_0)
8	q_0	Λ	a	(q_1,a)
9	q_0	Λ	b	(q_1,b)
10	q_1	a	a	(q_1,Λ)
11	q_1	b	b	(q_1,Λ)
12	q_1	Λ	Z_0	(q_2, Z_0)
(all other combinations)				none

۱۰ ابتدا برای زبان زیر یک گرامر ارائه دهید و سپس به دو روش Top Down و Bottom Up گرامر را به PDA تبدیل کنید.

$$L_{\mathsf{I}} = \{ a^n b^{n+m} c^m \mid n \ge \circ, \ m \ge \mathsf{I} \}$$

(۱۱) برای زبان SimplePal که به صورت زیر تعریف میشود، یک PDA با دو استیت ارائه دهید.

$$L = \{xcx^r \mid x \in \{a, b\}^*\}$$

ست. نشان دهید اگر L توسط یک PDA پذیرش شود که هرگز سمبلی از پشتهاش خارج نمی شود، L منظم است.

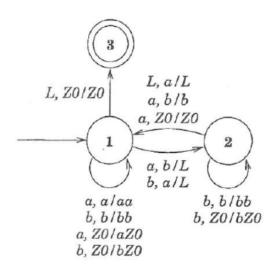
یک DPDA برای زبان $f(n_b(x))$ به صورت $L=\{x\in\{a,b\}^*\mid n_a(x)=f(n_b(x))\}$ به صورت یک تابع $L=\{x\in\{a,b\}^*\mid n_a(x)=f(n_b(x))\}$ به صورت زبر تعریف شده باشد.

$$f(n) = \begin{cases} \mathbf{Y}n + \mathbf{V}, & n \text{ is even} \\ \mathbf{Y}n + \mathbf{V}\mathbf{Y}, & n \text{ is odd} \end{cases}$$

زمانی PDA برای زبان $t = n \lor i = n$ ارائه دهید. (فرض کنید PDA زمانی $L = \{a^n b^i \mid i = n \lor i = rn\}$ زمانی پذیرش میکند که استک خالی باشد.)

(۱۵) برای زبانهای زیر گرامر مستثل از متن و PDA ارائه دهید. مشخص کنید گرامری که ارائه دادید مبهم است یا خیر. مشخص کنید اتوماتایی که ارائه دادید قطعی است یا غیر قطعی. (بیان کاربرد متغیرها و توضیحات استیتها را فراموش کنید.)

- $L_1 = \{x_1 \# x_7 \# \dots \# x_n \mid x_i \in \{a, b\}^* \text{ for all } i \text{ and for some } j, x_j \text{ is palindrome}\}$ (آ $L_7 = \{w \in \{a, b\}^* \mid n_a(w) > n_b(w)\}$ (ب
 - ۱۶) به روش الگوریتمی برای ماشین زیر، گرامر طراحی کنید.



- (۱۷) آیا اضافه کردن شرط دو تا هد خواندنی بر روی مدل های PDA قدرت مدل را بیشتر میکند؟ توضیح دهید.
- ۱۸) به نظر شما قدرت PDA با دو استک در مقایسه با PDA معمولی بیشتر است یا نه؟ (کلاس زبان بزرگتری رو پذیرش میکند یا خیر؟) درباره PDA با حداقل ۳ استک چه می توان گفت؟
 - (١٩) همچنین قدرت PDA با صف FIFO (نه استک یا LIFO) را با PDA معمولی مقایسه کنید.
 - نیست. DCFL نشان دهید زبان $\{a^nb^m\mid n\leq m\leq \mathsf{T}n\}$ نیست.