

# نظریه زبانها و ماشینها بهار ۱۴۰۳

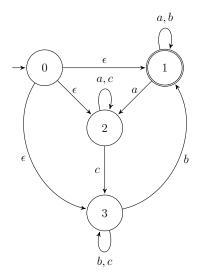


تمرین دوم

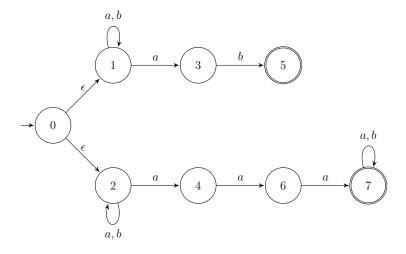
۲۵ اسفند ماه

## پرسش نخست

هر یک از خودکارههای غیرقطعی متناهی زیر را به خودکارهی متناهی قطعی برابری تبدیل کنید.



(0) (()



نیاز نیست که همه ۲۵۶ حالت را بکشید زیرا بسیاری از این حالتها غیر قابل دسترسی از حالت آغازین هستند. بنابراین گام به گام حالتهای قابل دسترسی را به نمودار بیافزایید تا در پایان خودکاره قطعی متناهی برابر را بدست آورید.

#### پرسش دوم

برای زبانهای زیر عبارت منظمی بیاورید.

(آ) 
$$L = \{w \in \{a,b\}^* \mid |w| = 3n+2\}$$

(ب) 
$$L = \{w \in \{a, b\}^* \mid n_b(w) \equiv 0 \mod 2\}$$

(ج) 
$$L = \{w \in \{a,b\}^* \mid a$$
 آمده است.  $a$  آمده  $b$  خداقل یک  $a$  خداقل یک  $a$  آمده است.  $b$  (ج)

(د) 
$$L=\{w\in\{a,b,c\}^*\mid$$
 مده است.  $b$  یا  $a$  تنها  $a$  یا  $b$  تنها  $b$  تنها  $b$  در  $b$  یا  $b$  (ع)

برای این زبان نخست خودکارهای قطعی متناهی برای آن بیاورید و سپس با تبدیل به خودکاره غیرقطعی متناهی گسترشیافته ۱ عبارت منظم خواسته شده را بدست آورید.

#### پرسش سوم

۱. نشان دهید که ردهی زبانهای منظم زیر عملیات وارون بسته است.

h(xy) = h(x)h(y) که داشته باشیم که  $x,y \in \Sigma^*$  می گوییم اگر برای هر  $x,y \in \Sigma^*$  داشته باشیم که  $x,y \in \Sigma^*$  که دارد همریختی او که همریختی را به گونه زیر برای زبانها گسترش داد.

$$h(L) = \{h(x) \mid x \in L\}$$

نشان دهید که ردهی زبانهای منظم زیر پردازههای همریخت بسته است.

### پرسش چهارم

یک عبارت منظم زمانی مبهم است که رشتهای وجود داشته باشد که بتوان آن را به دو روش گوناگون از آن عبارت منظم ساخت. کدام یک از عبارتهای منظم زیر مبهم است؟

<sup>(</sup>GNFA

homomorphism<sup>7</sup>

$$a[(ab)^*cd]^* \cup a(ababcb^*)^*a^*$$
 (آ)

$$(aab^*(ab)^* \cup ab^* \cup a^*bba^*$$
 (ب)

$$a^*(a^*b)^*c \cup (abdc)^+$$
 (ج)

#### پرسش پنجم

۱. با بکار گیری لم تزریق نشان دهید که زبانهای زیر نامنظم هستند.

نمره) 
$$L = \{a^i b^j a^k | i, j, k \in \mathbb{N}, k > i+j\}$$
 (آ)

(ب) 
$$L = \{a^{2^n} | n \ge 0\}$$

$$(4)$$
 نمره)  $L=\{a^p|$  عدد اول است.  $L=\{a^p|$ 

۲. با بکار گیری ویژگیهای بستاری ۲ نشان دهید که زبانهای زیر نامنظم هستند.

(آ) 
$$L = \{a^m b^n | m, n \in \mathbb{N}, m \neq n\}$$

(ب) 
$$L = \{a^m b^{2^n} | m, n \in \mathbb{N}\}$$

## پرسش امتیازی

(۳ نمره) می کنیم. اگر 
$$h:\Sigma^* \to \Pi^*$$
 یک همریختی باشد و  $L\subseteq \Pi^*$  آنگاه وارون  $h$  را به گونه زیر تعریف می کنیم.

$$h^{-1}(L) = \{ x \in \Sigma^* \mid h(x) \in L \}$$

نشان دهید که رده زبانهای منظم زیر وارون همریختی بسته است.

۲. عملگر بُر را به گونه زیر تعریف می کنیم.

shuffle
$$(A, B) = \{x_1 y_1 \dots x_n y_n \mid x_i, y_i \in \Sigma^*, x_1 \dots x_n \in A, y_1 \dots y_n \in B\}$$

(۳ نمره) همچنین اگر 
$$h:\Sigma^* \to \Pi^*$$
 یک همریختی باشد آنگاه

$$s\in \Sigma$$
 باشد به ازای هر  $h(s)\in \Pi_{\epsilon}=\Pi\cup \{\epsilon\}$  باشد به ازای هر  $h(s)\in \Pi_{\epsilon}$ 

closure properties<sup>r</sup>

$$s\in \Sigma$$
 بسیار خوب است اگر  $h(s)\in \Pi$  باشد به ازای هر  $h$ 

اکنون یک الفبا 
$$\Pi$$
 و سه همریختی  $\Sigma^* \to \Sigma^*$  را بیابید که

- (آ) h یک همریختی بسیار خوب است.
  - (ب) و همریختی خوب هستند. g,k
    - $A,B\subseteq \Sigma^*$  (ج) برای هر دو زبان

$$\operatorname{shuffle}(A,B) = h(g^{-1}(A) \cap k^{-1}(B))$$