

دانشگاه صنعتی شریف دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

درس نظریهی زبانها و ماشینها

تمرین شمارهی ۱

موعد تحویل: شنبه ۱۴۰۲/۰۱/۲۶

استاد: دکتر علی موقر

تیم دستیاران درس – نیمسال دوم ۰۲ – ۰۱

۱۰ فروردین ۱۴۰۲

مفاهیم ماشینهای حالت متناهی

1.1

برای هرکدام از زبانهای منظم ٔ زیر که به زبان طبیعی توصیف شدهاند، یک ماشین متناهی قطعی ٔ طراحی نمایید که رشتههای ٔ آن زبان را بپذیرد.

الف) مجموعهی همهی رشتههای قابل تعریف روی الفبای $\Sigma = \{p,q,r,s\}$ که هر کدام، فاقد دست کم یکی از این کاراکترها هستند. برای نمونه، رشتههای qs و qs به این مجموعه تعلق داشته، اما رشتهی qrps به این مجموعه تعلق ندارد.

1.1

برای ماشین متناهی قطعی $a\in\Sigma$, $q\in Q$, تابع δ^* از مجموعهی $A=(Q,\Sigma,\delta,q_0,F)$ و $a\in\Sigma$ ، به $a\in\Sigma$ ، به فرض اینکه $a\in\Sigma$ ، $a\in\Sigma$ ، تابع $a\in\Sigma$ ، تاب

2)
$$\delta^*(q,\omega a) = \delta(\delta^*(q,\omega),a)$$

برای ماشین متناهی غیرقطعی $\hat{Q} imes \hat{Q}$ به فاقد گذرهای $\hat{\sigma}$ باشد، تابع $\hat{\sigma}^*$ از مجموعه $\hat{Q} imes \hat{Q}$ به فرض اینکه $\hat{G} = (\hat{Q}, \Sigma, \hat{\delta}, \hat{q}_0, \hat{F})$ به فرض اینکه $\hat{G} = (\hat{Q}, \Sigma, \hat{\delta}, \hat{q}_0, \hat{F})$ به شیوه وی زیر تعریف می کنیم: $\hat{G} = \hat{G} = \hat{G} + \hat{G} = \hat{G}$ به شیوه وی زیر تعریف می کنیم:

1)
$$\hat{\delta}^*(\hat{q}, \epsilon) = \{\hat{q}\}$$

2) $\hat{\delta}^*(\hat{q}, \omega a) = \hat{\delta}(\hat{\delta}^*(\hat{q}, \omega), a)$
 $\hat{\delta}(\hat{R}, a) = \bigcup_{\hat{r} \in \hat{R}} \hat{\delta}(\hat{r}, a)$

¹Regular (Recognizable) Languages

²Deterministic Finite Automata (DFA)

³Strings

حال فرض کنید که برای ماشینهای A و \mathcal{B} گزارههای زیر برقرار باشند ($\hat{S}\subseteq\hat{Q}$):

$$Q=P(\hat{Q})$$

$$\delta:P(\hat{Q})\times\hat{\Sigma}\to P(\hat{Q}) \text{ Where } \delta(\hat{S},a)=\bigcup_{\hat{s}\in\hat{S}}\hat{\delta}(\hat{s},a)$$

$$q_0=\{\hat{q_0}\}$$

$$F\subseteq Q \text{ where } F=\{\hat{S}\,:\,\hat{S}\cap\hat{F}\neq\varnothing\}$$

با توجه به توضیحات بالا و به کار گیری اثبات استقرایی، نشان دهید که:

$$\hat{\delta}^*(q_0,\omega) = \delta^*(\{q_0\},\omega)$$

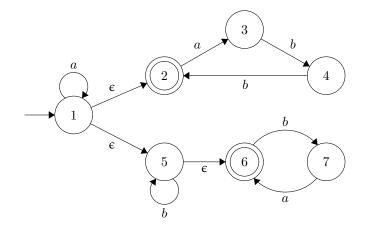
٣.١

ماشین غیرقطعی متناهی M را در نظر بگیرید که تنها یک حالت پذیرش q_f دارد. زبانی که این ماشین میپذیرد A_f میباشد. برای ماشین غیرقطعی متناهی A_f را برندیرد که تنها یک حالت پذیره و یک گذار A_f و A_f و A_f و به خودش و یک گذار A_f به خودش و یک گذار A_f به خودش اضافه کنیم. با ارائه ی دو ماشین با شرایط ماشین A_f به عنوان مثال نشان دهید که هیچیک از دو تکنیک گفته شده همیشه درست کار نمی کند.

۲. همارزی و کمینهسازی

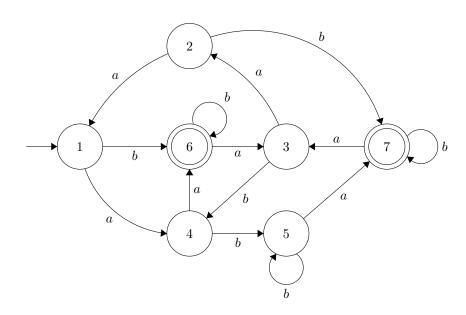
1.7

برای ماشین متناهی غیرقطعی زیر، یک ماشین متناهی قطعی طراحی کنید که صرفاً پذیرندهی همین زبان باشد؛ به این معنی که رشتههای عضو این زبان را بپذیرد و رشتههای غیرعضو در این زبان را نپذیرد.



۲.۲

برای ماشین متناهی قطعی زیر، ماشین متناهی کمینه را رسم کنید.



٣. خواص بستاری [†] زبانهای منظم

فرض کنید که L_1 و L_2 سه زبان منظم روی الفبای Σ میباشند. دو عملگر یکه Δ و دودویی Δ در ادامه توصیف شدهاند. بررسی کنید این عملگرها نسبت به رده ی زبانهای منظم بسته هستند یا خیر. ادعای خود را به کمک اثبات ساختاری Δ یا مثال نقض Δ تایید کنید.

$$Op_1(L_1, L_2) = \{ \omega \mid (\omega \in L_1 \vee \omega \in L_2) \wedge (\omega \notin L_1 \cap L_2) \}$$

$$Op_2(L3) = \{vu \mid v\omega u \in L_3 \land v, u \in \Sigma^* \land \omega \in \Sigma\}$$

در اثبات ساختاری، نیاز است که یک تعریف صوری ^۹ (نظیر آنچه که در اسلایدهای درس دیدهاید) از ماشین مربوطه ارائه دهید. برای تایید صحت عملکرد ماشینی که ساختهاید، می توانید به کمک استقراء و به کارگیری تعاریف توابع گذار ماشینها، نشان دهید که هر رشته تنها زمانی پذیرفته خواهد شد که شرایط خواسته شده مسئله صدق کنند. با این حال، در پاسخ به این سوال، ارائه ی تعریف ماشین مربوطه کفایت می کند.

⁴Closure Properties

⁵Unary Operation

⁶Binary Operation

⁷Proof By Construction

⁸Counterexample

⁹Formal Definition