ساختمانهای گسسته

نيمسال دوم ۲ ۱۴۰ - ۱۴۰

مدرس: حميد ضرابي زاده



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

مبحث آزمون پایانی

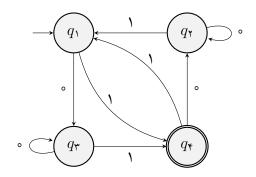
مدلسازی معاسیات

تمرین سری دهم

- ١. ثابت كنيد هر زبان متناهى، يك زبان منظم است.
- ۲. اثبات کنید مجموعهی زبانهای منظم نسبت به اشتراک و اجتماع و بستار بسته است.
- n ازای هر عدد طبیعی n نشان دهید زبان منظمی وجود دارد که دارای ماشین حالت متناهی با کمتر از n حالت نیست.
 - ۴. تابع $\sinh t$ را روی زبانهای L به شکل زیر تعریف می کنیم:

$$\mathrm{shift}(L) = \{xw \mid w \in \{\circ, 1\}^*, x \in \{\circ, 1\} \text{ } \text{ } wx \in L\}$$

L زبانی باشد که ماشین حالت متناهی قطعی زیر را میپذیرد، ماشین حالت متناهی قطعی ای که زبان $\sinh(L)$ را میپذیرد رسم کنید.



- ۵. نشان دهید مجموعهی زبانهای منظم تحت تابع shift که در مسئلهی قبلی تعریف شده است، بسته است.
 - ع. ثابت كنيد مجموعهى زبانهاى منظم تحت عمليات قرينه كردن همهى رشتهها بسته است.
 - ۷. فرض کنید زبان L منظم است. ثابت کنید زبان زیر نیز منظم است:

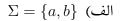
$$L_{\mathbf{Y}} = \{ w \mid ww \in L \}$$

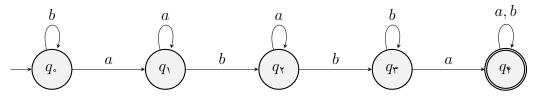
۸. مجموعهی زیر را در نظر بگیرید:

$$L = \{ w \mid w \in \{ \circ, \mathtt{I} \}^*$$
 و $n_a(w)$ ٪. $\mathtt{Y} = \mathtt{I}$ ي $n_b(w)$ ٪. $\mathtt{Y} = \mathtt{I}$

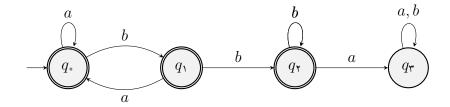
که در آن ٪ نماد باقیمانده و n_a, n_b به ترتیب برابر تعداد حروف a و تعداد حروف b داخل رشته میباشند.

- الف) یک ماشین حالت متناهی قطعی که زبان فوق را بپذیرد و کمترین تعداد حالت را داشته باشد رسم کنید. نشان دهید نمی توان با تعداد حالت کمتری این کار را انجام داد.
 - ب) یک ماشین حالت متناهی غیرقطعی با حداکثر هشت حالت طراحی کنید که زبان فوق را بپذیرد.
 - ۹. برای هر یک از ماشینهای حالتمتناهی داده شده زبان آن را توصیف کرده و ادعای خود را اثبات کنید.





 $\Sigma = \{a, b\}$ (\smile



۱۰. برای هر یک از زبانهای زیر، یا یک ماشین حالت متناهی قطعی که آن را بپذیرد ارائه دهید و یا ثابت کنید که نامنظم است.

$$L_1 = \{a^{pq} \mid \text{ اعداد اول باشند } p,q\}$$
 الف)

$$L_{\mathsf{Y}} = \{a^{\mathsf{Y}k}b^{\mathsf{Y}k} \mid k \geqslant \circ\}$$
 (ب

$$L_{\Upsilon} = \{ a^{\Upsilon p + \Upsilon} b^q \mid p, q \geqslant \circ \} \quad (7)$$

۱۱. فرض کنید L یک زبان باشد. به رشته های s_1 و s_2 تمایزپذیر گوییم، اگر رشته ای مانند s_3 و جود داشته باشد. که s_1 د قیقاً یکی از کلمات s_1 و s_2 و را داشته باشد.

روی مجموعه ی رشته ها، رابطه ی تمایزناپذیری را در نظر بگیرید. این رابطه در واقع مجموعه ی زوج مرتبهایی مانند (s_1,s_7) از رشته ها است که s_1 و s_2 تمایزپذیر نباشند.

ابتدا ثابت کنید این رابطه، یک رابطهی همارزی است. سپس ثابت کنید L منظم است، اگر و تنها اگر تعداد کلاسهای همارزی این رابطه متناهی باشد.

- ۱۲. فرض کنید A و B دو زبان تشخیص پذیر باشند. ثابت کنید زبانهای $A \cup B, A \cap B, A \cap B, A$ نیز تشخیص پذیر هستند.
- 10. فرض کنید r و s دو عبارت منظم تحت الفبای Σ باشند. در هر یک از موارد زیر، عبارت منظم داده شده را تا حد امکان ساده کنید؛ یعنی عبارت منظمی ارائه دهید که معادل با عبارت منظم داده شده باشد و طول آن تا حد امکان کوتاه باشد (نیازی به اثبات این که عبارت منظم کوتاه تری وجود ندارد که معادل عبارت منظم داده شده باشد نیست).

$$r(r^*r + r^*) + r^*$$
 (الف

$$(r+\lambda)^*$$
 (ب

$$(r+s)^*rs(r+s)^* + s^*r^*$$
 (7.

۱۴. در هر مورد، درستی تساوی داده شده را اثبات یا رد کنید. در تمامی موارد الفبا را (۰,۱) در نظر میگیریم.

$$(\circ + \circ 1)^* = \circ \circ^* 1^*$$
 (الف

$$(\circ + 1)^*(11 + \circ + \lambda)^* = (\circ + 1)^*11(\circ + 1)^*$$
 (ب

$$(\circ + 11 + 1 \circ + 1)^* = (111 + 110 + 1 \circ 1 + \circ 11 + \circ 10^*)^* \ (\overleftarrow{\circ}$$

$$(\circ 1 + 1 \circ + \circ \circ + 11)^* = ((\circ \circ)^* + (\circ 1)^* + (1\circ)^* + (11)^*)^*$$

میکنیم: و A به صورت زیر تعریف میکنیم: A د و A به صورت زیر تعریف میکنیم:

 $A \operatorname{avoid} B = \{ w \mid A \text{ نیست } B$ نیست و w شامل هیچ زیررشته ی در زبان u نیست و w

نشان دهید مجموعهی زبانهای منظم نسبت به عمل avoid بسته است.

- ۱۶. با استفاده از لم پمپاژ نشان دهید مجموعهی رشتههای آینهای ساخته شده به کمک الفبای (۰,۱) منظم نیست. رشته آینهای رشتهای است که از دو طرف به یک شکل خوانده شود.
 - ۱۷. نشان دهید مجموعهی زبانهای تصمیمپذیر نسبت به عمل اشتراک بسته است.
 - ۱۸. ثابت کنید هر ماشین تورینگ با چند نوار، معادل ماشین تورینگی با یک نوار است.
- ۱۹. ماشین تورینگی داریم که می دانیم به ازای هر رشته ی ورودی بعد از حداکثر k مرحله به حالت پایانی می رسد. اثبات کنید زبانی که ماشین تورینگ ما می پذیرد یک زبان منظم است.
- ۲۰. ماشین تورینگی طراحی کنید که اگر در نوار آن 1^n نوشته شده باشد، پس از اتمام کار، در نوار 1^{n} نوشته شده باشد و اشارهگر به اول آن اشاره کند.