نظریه زبانها و ماشینها



تكليف پنجم

مهلت تحویل: پنج شنبه ۱٦دی ساعت ۲۳:۵۹

۱. با توجه به خواص بستاری زبان ها، بسته بودن یا نبودن دسته زبان های زیر را تحت عملگرهای گفته شده مشخص کنید.
(منظور از معکوس یک زبان وارون آن است یا همان W^R)

| نوع زبان | اجتماع | اشتراک | الحاق | بستار کلینی | مكمل | معكوس |
|--------------|--------|--------|-------|-------------|------|-------|
| منظم | | | | | | |
| خطی | | | | | | |
| مستقل از متن | | | | | | |
| حساس به متن | | | | | | |
| تصمیم پذیر | | | | | | |

بدون استفاده از قضیه rice ثابت کنید زبان های زیر تصمیم ناپذیرند.

 $L1 = {<M>|M \text{ is a TM and } |L(M)| \leq 3}$

L2 = {<M>|M is a TM that accepts all even numbers in binary}

L3 = {<M>|M is a TM and L(M) is finite}

 $L4 = \{ \langle G1, G2 \rangle | G1, G2 \text{ are CFG and } L(G1) \subseteq L(G2) \}$

۳. ثابت کنید زبان های زیر تصمیم پذیرند.

L1 = {<M>|M is a TM and there exists an input on which M halts in less than |<M>| steps}

 $L2 = \{ <M > | M \text{ is a TM, } M0 \text{ is a TM that halts on all inputs, and } M \in L(M0) \}$

L3 = {<M>|M is a TM, and M is the only TM that accepts L(M)}

 $L4 = {<M>|M| is a TM, and |M| < 1000}$

۴. فرض کنید زبان های Σ باشند به طوری که: Σ باشند به طوری که:

الف) برای هر دوتایی از این زبان ها مانند Li ∩ Lj = \emptyset Li, Lj الف)

L1 U L2 U L3 U ... U Lk = Σ* (ب

ج) هر كدام از اين زبان ها RE است.

ثابت کنید همه این زبان ها Recursive هم هستند.

۵. برای زبان های زیر یک گرامر unrestricted طراحی کنید.

L1 = { $a^ib^{2i}c^{3i} : i \ge 1$ }

 $L2 = \{wc^id^j \ | \ w \in \{a,\,b\}^* \ , \, i = n_a(w), \, j = n_b(w)\}$

۶. گرامر های unrestricted زیر چه زبان هایی تولید می کنند.

L1) $\Sigma = \{a,b,c\}$

 $S\rightarrow aHSc$

 $S \rightarrow \epsilon$

Ha→aH

Hc→bc

Hb→bb

L2) $\Sigma = \{a,b,c\}$

 $S \rightarrow aXS|bYS|C$

 $Yb \rightarrow bY$

 $Ya \rightarrow aY$

 $Xa \rightarrow aX$

 $Xb \rightarrow bX$

 $YC \rightarrow Cb$

 $XC \rightarrow Ca$

 $C \rightarrow \lambda$