

بسمه تعالی

دانشگاه صنعتی شریف  
دانشکده علوم ریاضی

## آزمون ورودی دوره دکتری ریاضی

تاریخ امتحان: شنبه ۸۳/۳/۲  
موضوع امتحان: نظریه علوم کامپیوتر

کلیه پاسخها باید مستدل و با ارائه دلایل کافی باشند.

(۱۲ نمره) -۱

(۲ نمره) الف) اثبات یا رد کنید: برای هر زبان منظم  $L$ ، یک اتوماتون غیرقطعی متناهی مثل  $N$  (بدون انتقال بلادرنگ) وجود دارد چنانکه  $N$  فقط یک حالت پذیرش داشته و  $L(N) = L$ .

(۱۰ نمره) ب) زبان منظم  $L \supseteq \{0, 1\}^*$  را ۱-منظم می‌نامیم اگر

$$\forall x, y, z \in \{0, 1\}^* \quad (x \in L \ \& \ y \in L \ \& \ xz \in L) \Rightarrow yz \in L.$$

ثابت کنید که هر زبان منظم را می‌توان به صورت اجتماعی متناهی از زبانهای ۱-منظم بیان کرد.

(۱۲ نمره) -۲ فرض کنید  $\Sigma \stackrel{def}{=} \{0, 1, +, =\}$  و زبان  $L \subseteq \Sigma^*$  را به صورت زیر تعریف می‌کنیم،

$$L \stackrel{def}{=} \{x + y = z \mid x, y, z \in \{0, 1\}^* \ \& \ x + y = z\}$$

(مثلاً داریم  $0100 \in L$  ولی  $11 + 1 = 111 \notin L$ ).

(۴ نمره) الف) آیا  $L$  یک زبان منظم است؟

(۸ نمره) ب) آیا  $L$  یک زبان مستقل از متن است؟

(۱۲) نمره ۳- فرض کنید  $L$  زبان مستقل از متنی باشد که توسط گرامر زیر تولد می‌شود.

$$S \rightarrow \circ \mid \circ S \mid S \circ \mid \backslash SS \mid S \backslash S \mid SS \backslash,$$

که در آن  $S$  متغیر شروع و  $\{\circ, \backslash\}$  مجموعه حروف نهایی است. ثابت کنید

$$\forall x \in L \quad |x|_{\circ} > |x|_{\backslash},$$

که در آن  $|x|_i$  تعداد دفعات ظاهر شدن حرف  $i$  در کلمه  $x$  است.

(۱۲) نمره ۴- اگر  $L_2 \subseteq \Sigma^*$  یک زبان منظم و  $L_1 \leq_m L_2$  که در آن  $L_1 \subseteq \Sigma_1^*$  و  $m \leq$  همان تحول عادی چندبه‌یک است، آیا می‌توان لزوماً نتیجه گرفت که  $L_1$  نیز یک زبان منظم است؟ (چرا؟)

(۱۲) نمره ۵- در مورد تصمیم‌پذیری مسائل زیر بحث کنید:

(۳) نمره الف) برای الگوریتم داده شده  $A$  و کلمه داده شده  $x$ ، «آیا  $A$  در روند محاسبه  $x$  در  $\Sigma^*$  مرحله اول محاسبه متوقف می‌شود؟»

(۳) نمره ب) فرض کنید  $P$  یک خاصیت دلخواه از زبانهای در  $\Sigma^*$  باشد. برای ماشین تورینگ داده شده  $T$ ، «آیا  $L(T)$  دارای خاصیت  $P$  است؟»

(۶) نمره ج) برای زبانهای داده شده  $L_1, L_2 \in \Sigma^*$  که در آن  $L_1$  منظم و  $L_2$  مستقل از متن هستند، «آیا  $L_1 \cap L_2$  ناتهی است؟» (یعنی آیا  $L_1 \cap L_2 \neq \phi$  صحیح است؟).

## Ph.D. Entrance Examination Computer Science

All answers must be supported by appropriate reasoning, proofs or counter-examples.

(12 points) P1.

(2 points) a. *Prove or disprove:* For every *regular* language  $L$  there exists a *nondeterministic finite automaton*  $N$  (without any  $\lambda$ -transition), such that  $N$  has a *unique* accepting state and  $L(N) = L$ .

(10 points) b. Let us call a regular language  $L \subseteq \{0, 1\}^*$  *1-regular* if

$$\forall x, y, z \in \{0, 1\}^* \quad (x \in L \ \& \ y \in L \ \& \ xz \in L) \Rightarrow yz \in L.$$

Prove that *every* regular language is a finite union of 1-regular languages.

(12 points) P2. Let  $\Sigma = \{0, 1, +, =\}$  and define the language  $L \subseteq \Sigma^*$  as follows,

$$L = \{x + y = z \mid x, y, z \in \{0, 1\}^* \ \& \ x + y = z \text{ as binary numbers}\}.$$

(e.g. we have  $11 + 1 = 0100 \in L$  but  $11 + 11 = 111 \notin L$ .)

(4 points) a. Is  $L$  a *regular* language? (why?)

(8 points) b. Is  $L$  a *context free* language? (why?).

(12 points) P3. Let  $L$  be the context free language generated by the following grammar,

$$S \longrightarrow 0 \mid 0S \mid S0 \mid 1SS \mid S1S \mid SS1,$$

in which  $S$  is the start variable and  $\{0, 1\}$  is the set of terminals. Prove that

$$\forall x \in L \quad |x|_0 > |x|_1,$$

where  $|x|_i$  is the number of times the symbol  $i$  occurs in  $x$ .

(12 points) P4. Let  $L_2 \subseteq \Sigma_2^*$  be a *regular* language and  $L_1 \leq_m L_2$ , where  $L_1 \subseteq \Sigma_1^*$  and  $\leq_m$  is *the* many-to-one reduction. Is  $L_1$  necessarily a *regular* language? (why?)

(12 points) P5. *Discuss the decidability* of the following problems:

(3 points) a. For a given algorithm  $A$  and a given input  $x$ , “*does  $A$  stop within the first 20 steps of its computation on the input  $x$ ?*”

(3 points) b. Assume that  $P$  is an *arbitrary* property of languages in  $\Sigma^*$ . Given a Turing machine  $T$ , “*does  $L(T)$  have property  $P$ ?*”

(6 points) c. Given  $L_1, L_2 \subseteq \Sigma^*$ , where  $L_1$  is *regular* and  $L_2$  is *context free*, “*is  $L_1 \cap L_2$  a nonvoid set?*” (i.e. is it true that  $L_1 \cap L_2 \neq \emptyset$ ?)