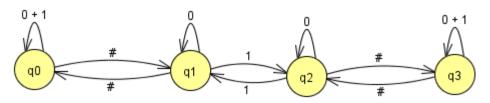
## الميياد سال ٩۴ مرحله ٢

## نظریه زبانها و ماشینها

۱- در هر یک از موارد زیر به زبان فارسی زبان هر ماشین یا گرامر یا عبارت منظم را بنویسید.

a. الف):



b. ب):

$$((0+1)^*\#)^* 0^* (10^* + 01^*)^* ((0+1)^*\#)^*$$

C. ج):

 $inti \rightarrow E \# S \# E \mid E \# S \mid S \# E \mid S$  $S \rightarrow 1S1 \mid \# \mid \# E \#$  $E \rightarrow 1E \mid \# E \mid \epsilon$ 

- $alt(M,L) = \{ w \in (0+1)^* | \ a_1b1 \ \dots a_kb_k, a_1\dots a_k \in Lb_1\dots b_k \in M,$ اگر L و M دو زبان منظم باشند -۲ اگر -۲ اگر این منظم استند -۲ اگر -۲ اگر
  - ا بنویسید,  $alt(01^*, 0^*1)$  .a
- ال در صورتی که زبانهای منظم تحت این عمل بسته هستند این مورد را ثابت کنید و در غیر اینصورت مثال نقض مناسبی
  ارائه کنید.
- $M^{C}$  اگر M یک ماشین تورینگ غیر قطعی باشد که برای هر ورودی حتماً متوقف می شود، آنگاه  $M^{C}$  تورینگ ماشینی است که همه وضعیتهای توقف آن جابجا شدهاند. یعنی هر وضعیت accept تغییر یافته و بالعکس. آیا زبان این ماشین تورینگ مکمل ماشین M هست؟ پاسخ خود را توضیح دهید.
  - ۴- اگر  $\langle M,N \rangle$  کد ماشین تورینگهای M و N باشد، در مورد تصمیمپذیری و تورینگ تشخیصپذیری زبانهای  $L_1$  و  $L_2$  چه میتوان گفت؟
    - $L_1 = \{ \langle M \rangle, \langle N \rangle | \langle M \rangle \in M \text{ or } \langle N \rangle \in N \}$  .a
    - ۵- در باره تورینگ تشخیصپذیری و تصمیمپذیری متناهی بودن زبان یک ماشین تورینگ چه میتوان گفت؟