



زمان آزمون (دقیقه) : تستی : ٦٠ تشریحی : ٦٠

تعداد سوالات : تستی : ٢٥ تشریحی : ٥

عنوان درس : نظریه محاسبات

رشته تحصیلی / گد درس : علوم کامپیوتر، علوم کامپیوتر(چندبخشی) ۱۱۱۱۰۷

استفاده از ماشین حساب مهندسی مجاز است

- اگر ماشین در حالت  $q$  بوده و هد روی محلی از نوار که حاوی نماد  $a$  می باشد قرار داشته وتابع انتقال بصورت  $\delta(q, a) = (l, b, r)$  باشد .....

۱. ماشین نماد  $b$  را به جای  $a$  نوشه و به حالت  $l$  رفته و هد یک واحد به سمت چپ حرکت می کند.

۲. ماشین نماد  $b$  را به جای  $a$  نوشه و به حالت  $l$  رفته و هد یک واحد به سمت راست حرکت می کند.

۳. ماشین نماد  $b$  را به جای  $a$  نوشه و هد یک واحد به سمت چپ حرکت می کند.

۴. ماشین نماد  $b$  را به جای  $a$  نوشه و هد یک واحد به سمت چپ و یک واحد به سمت راست حرکت می کند.

- کدامیک از جملات زیر صحیح است؟

۱. هر زبان تشخیص پذیر، یک زبان تصمیم پذیر نیز هست.

۲. هر زبان تصمیم پذیر، یک زبان تشخیص پذیر نیز هست.

۳. زبانهای تصمیم پذیر را زبانهای بازگشتی برشمردنی نیز می نامند.

۴. زبانهای تشخیص پذیر را زبانهای بازگشتی نیز می نامند.

- اگر  $p(x) = 10x^6 - 3x^5 - 12x^4 + 2x + 5$  یک چندجمله ای برحسب  $x$  باشد، ریشه های این چندجمله ای در چه بازه ای تغییر می کنند؟

۱. [-5, 5] . ۴

۲. [-6, 6] . ۳

۳. [-10, 10] . ۲

۴. [-12, 12] . ۱

- فرض کنید یک  $k$ -PDA یک آutomاتای پشته ای با  $k$  پشته باشد آنگاه  $0$ -PDA یک ..... و  $1$ -PDA یک ..... می باشد.

۱. DFA - NFA . ۱

۲. PDA - DFA . ۲

۳. PDA - NFA . ۳

۴. NFA - PDA . ۴

۵. مجموعه زبانهای تشخیص پذیر تورینگ تحت کدامیک از عملگرهای زیر بسته نیست.

۱. اجتماع

۲. اشتراک

۳. مکمل

۴. اتصال



زمان آزمون (دقیقه) : تستی : ۶۰ تشریحی : ۶۰

تعداد سوالات : تستی : ۲۵ تشریحی : ۵

عنوان درس : نظریه محاسبات

رشته تحصیلی / گد درس : علوم کامپیوتر، علوم کامپیوتر (چندبخشی) ۱۱۱۱۰۷

- فرض کنید  $A$  و  $B$  دو DFA باشند و  $C$ ,  $DFA$  از روی  $A$  و  $B$  بصورت زیر ساخته شده باشد.

$$L(C) = \left( L(A) \cap \overline{L(B)} \right) \cup \left( \overline{L(A)} \cap L(B) \right)$$

۱. اگر  $L(A)=L(B)$  نتیجه می شود که  $L(C)=\emptyset$

۲. اگر  $L(A) \neq L(B)$  نتیجه می شود که  $L(C)=\emptyset$

۳. اگر  $L(A) \subset L(B)$  نتیجه می شود که  $L(C)=\emptyset$

۴. اگر  $L(A) \cap L(B) = \emptyset$  نتیجه می شود که  $L(C)=\emptyset$

- اگر  $G$  یک گرامر به فرم نرمال چامسکی باشد، هر اشتاقا $w$  به طول  $k$  دارای دارای چند گام می باشد.

$2^k - 1$  . ۴

$k - 1$  . ۳

$2^{k-1}$  . ۲

$2k - 1$  . ۱

- در مورد رابطه بین کلاسهای مختلف زبانها کدامیک از گزینه های زیر صحیح است؟

۱. تشخیص پذیر  $\Rightarrow$  منظم  $\Rightarrow$  مستقل از متن  $\Rightarrow$  تصمیم پذیر  $\Rightarrow$  مستقل از متن

۲. منظم  $\Rightarrow$  مستقل از متن  $\Rightarrow$  تشخیص پذیر  $\Rightarrow$  تصمیم پذیر

۳. تصمیم پذیر  $\Rightarrow$  منظم  $\Rightarrow$  مستقل از متن  $\Rightarrow$  تشخیص پذیر

- مجموعه  $A$  را شمارا گویند اگر ....

۱. محدود باشد.

۲. هم اندازه با  $N$  باشد.

۳. محدود یا هم اندازه با  $N$  باشد.

- کدامیک از مجموعه های زیر ناشمارا هستند؟

۱. مجموعه اعداد گویا

۲. مجموعه تمام زبانها

۳. مجموعه تمام ماشین های تورینگ

- در یک آutomاتی متناهی خطی اگر هد بخواهد از سمت راست از رشته ورودی خود خارج شود.....

۱. در همان مکان قبلی باقی می ماند.

۲. در جهت مشخص شده حرکت می کند و از رشته ورودی خارج می شود.

۳. در جهت چپ حرکت می کند تا دوباره به رشته بازگردد.

۴. به حالت عدم پذیرش رفته رشته ورودی خود را رد می کند.



زمان آزمون (دقیقه) : تستی : ۶۰ تشریحی : ۶۰

تعداد سوالات : تستی : ۲۵ تشریحی : ۵

عنوان درس : نظریه محاسبات

رشته تحصیلی / گد درس : علوم کامپیوتر، علوم کامپیوتر(چندبخشی) ۱۱۱۱۰۷

#### ۱۲- ماشین های تورینگ نامعین .....

۱. هیچ دنباله محاسباتی پذیرش یا ردی روی ندارند.
۲. حداقل یک دنباله محاسباتی روی هر ورودی دارند.
۳. حداکثر یک دنباله محاسباتی روی هر ورودی دارند.
۴. ممکن است چندین دنباله محاسباتی روی یک ورودی یکسان داشته باشند.

#### ۱۳- یک آتماتای متناهی خطی قادر به چه می باشند؟

۱. حل تمامی مسائل است.
۲. انجام هر کاری که یک کامپیوتر واقعی قادر به انجام آن می باشد هست .
۳. حل مسائلی است که فقط به مقدار موجود در ورودی حافظه نیاز داشته باشد.
۴. حل تمامی مسائلی است که در آنها آخرین ورودی به عنوان اولین داده خروجی کار می کند است.

#### ۱۴- تفاوت TM با LBA در کدامیک از موارد زیر است؟

۱. مسئله پذیرش برای LBA تصمیم پذیر بوده ولی برای TM تصمیم پذیر نیست.
۲. مسئله پذیرش برای TM تصمیم پذیر بوده ولی برای LBA تصمیم پذیر نیست.
۳. بررسی تهی بودن برای LBA تصمیم پذیر بوده ولی برای TM تصمیم پذیر نیست.
۴. تفاوتی با هم ندارند.

#### ۱۵- در مورد EQ<sub>TM</sub> کدامیک از جملات زیر صحیح است.

$$EQ_{TM} = \{ < M_1, M_2 > \mid L(M_1) = L(M_2) \text{ هر دو } TM \text{ بوده و } M_2 \text{ و } M_1 \}$$

۱. هم EQ<sub>TM</sub> تشخیص پذیر است هم مکمل آن تشخیص پذیر است.

۲. EQ<sub>TM</sub> تشخیص پذیر نیست ولی مکمل آن تشخیص پذیر است.

۳. EQ<sub>TM</sub> تشخیص پذیر است ولی مکمل آن تشخیص پذیر نیست.

۴. EQ<sub>TM</sub> تشخیص پذیر نبوده مکمل آن نیز تشخیص پذیر نیست.



زمان آزمون (دقیقه): تستی: ۶۰ تشریحی: ۶۰

تعداد سوالات: تستی: ۲۵ تشریحی: ۵

عنوان درس: نظریه محاسبات

رشته تحصیلی/ گد درس: علوم کامپیوتر، علوم کامپیوتر(چندبخشی) ۱۱۱۱۰۷

**۱۶- الهام گیرنده چیست؟**

۱. یک ماشین تورینگ است که به یک پرینتر متصل است.
۲. یک ماشین تورینگ است که ورودی خود را نادیده گرفته و یک کمی از توصیف خودش را چاپ می کند.
۳. یک ماشین تورینگ است که ظرفیت حافظه ان محدود است.
۴. یک وسیله خارجی است برای یک ماشین تورینگ که این قابلیت را دارد که مشخص کند رشتہ  $W$  عضو آن زبان می باشد یا خیر.

**۱۷- کدامیک از زبانهای زیر تشخیص ناپذیر است.**۱.  $\{ M \mid M \text{ یک ماشین تورینگ حداقل است.} \}$ ۲.  $\{ M \mid M \text{ یک TM بوده و رشتہ } W \text{ را می پذیرد} \}$ ۳.  $\{ M \mid M \text{ یک TM بوده و } M \text{ روی رشتہ } W \text{ متوقف می شود} \}$ ۴.  $\{ G \mid G \text{ یک گرامر مستقل از متن بوده که رشتہ } W \text{ را تولید می کند} \}$ **۱۸- عبارت زیر چه چیزی را بیان می کند؟**

$$\forall q \exists p \forall x, y [p > q \wedge (x, y > 1 \rightarrow xy \neq p)]$$

۱. تعداد اعداد اول دوقلو متناهی است.

۳. تعداد نامتناهی عدد اول وجود دارد.

۲. تعداد اعداد اول متناهی است.

۴. تعداد نامتناهی جفت عدد اول وجود دارد.

**۱۹- یک رشتہ خوش تعریف روی الفبا می باشد.**

۱. عملگر بولی
۲. فرمول
۳. عبارت
۴. متغیر

**۲۰- نماد رابطه ای  $R$  در رابطه  $R(x_1, x_2, x_5, x_0, x_7)$  برابر است با چند؟**

۱. ۵
۲. ۶
۳. ۷
۴. ۸

**۲۱- فرمولی که متغیر آزاد نداشته باشد را ..... می نامند.**

۱. فرم نرمال پیشوندی
۲. فرمول اتمی
۳. جمله یا عبارت
۴. فرم نرمال چامسکی



زمان آزمون (دقیقه): تستی: ۶۰ تشریحی: ۵

تعداد سوالات: تستی: ۲۵ تشریحی: ۵

عنوان درس: نظریه محاسبات

رشته تحصیلی/ گد درس: علوم کامپیوتر، علوم کامپیوتر(چندبخشی) ۱۱۱۱۰۷

۲۲- اگر  $M$  مدل  $\phi = \forall y \exists x [R_1(x, x, y)]$  باشد و رابطه  $R_1$  رابطه جمع یا  $PLUS$  باشد بطوریکه اگر  $a+b=c$  باشد آنگاه  $M$  درست باشد، آنگاه مدل  $PLUS(a, b, c)$

۱. یک عبارت درست است.

۲. یک عبارت غلط است.

۳. اگر مجموعه جهانی مجموعه اعداد طبیعی  $N$  باشد درست است.

۴. اگر مجموعه جهانی مجموعه اعداد حقیقی  $R$  باشد درست است.

۲۳- در مورد  $(N, +)$  کدام جمله صحیح تر است؟

۱. تشخیص پذیر است. ۲. تصمیم ناپذیر است. ۳. تصمیم پذیر است. ۴. تصمیم ناپذیر است.

۲۴- کدامیک از گزینه های زیر تعریف توصیف حداقل  $X$  را به درستی بیان کرده است

۱. کوتاهترین طول رشته ای است که ماشین تورینگ  $M$  آن را می پذیرد.

۲. کوتاهترین طول رشته ای است که ماشین تورینگ  $M$  روی آن متوقف می شود.

۳. کوتاهترین رشته  $\langle M, w \rangle$  است که در آن ماشین تورینگ  $M$  ورودی  $w$  را می پذیرد.

۴. کوتاهترین رشته  $\langle M, w \rangle$  است که در آن ماشین تورینگ  $M$  روی ورودی  $w$  اگر محتوای نوار  $X$  باشد، متوقف می شود.

۲۵- تعداد رشته های باینری به طول  $n$  برابر است با...

$$n^2$$

$$2^n - 1$$

$$2^n$$

$$2n$$

### سوالات تشریحی

۱- فرض کنید  $A$  یک زبان برای تمام رشته هایی است که نمایشگر گراف های بدون جهت همبند باشد.

ثابت کنید  $A = \{ \langle G \rangle \mid \text{G یک گراف بدون جهت همبند است}\}$ . یک ماشین تورینگ برای تصمیم گیری  $A$  معرفی کنید.

۲- ثابت کنید یک زبان تصمیم پذیر است اگر و تنها اگر هم تشخیص پذیر تورینگ و هم تشخیص پذیر تورینگ مکمل باشد؟

۳- ثابت کنید  $\{M \mid M \text{ یک TM بوده و } M \text{ روی رشته } w \text{ متوقف می شود}\} = \{ \langle M, w \rangle \mid \text{HALT}_{TM} \text{ تصمیم ناپذیر است}\}$

۴- ثابت کنید  $\{M \mid M \text{ یک LBA بوده که رشته } w \text{ را می پذیرد}\} = \{ \langle M, w \rangle \mid \text{A}_{LBA} \text{ تصمیم پذیر است}\}$



زمان آزمون (دقیقه) : تستی : ٦٠ تشریحی : ٦٠

تعداد سوالات : تستی : ٢٥ تشریحی : ٥

عنوان درس : نظریه محاسبات

رشته تحصیلی / گد درس : علوم کامپیوتر، علوم کامپیوتر (چندبخشی) ۱۱۱۱۰۷

- ۱.۴۰ فرض کنید  $f$  یک ویژگی محاسباتی بوده و تقریباً برای همه رشته‌ها برقرار باشد. ثابت کنید آنگاه برای هر  $b > 0$  ویژگی  $f$  فقط برای تعداد متناهی رشته‌های غیرقابل فشردن به مقدار  $b$  مقدار  $false$  دارد؟

نظريه محاسبات

نیمسال اول ۹۴\_۹۵

ب	1
ب	2
ب	3
ج	4
ج	5
الف	6
الف	7
د	8
ج	9
د	10
الف	11
د	12
ج	13
الف	14
د	15
د	16
الف	17
ج	18
ب	19
الف	20
ج	21
د	22
ج	23
د	24
ب	25