

328

E

دفترچه شماره (۱)
صبح جمعه
۹۸/۱۲/۹



جمهوری اسلامی ایران

وزارت علوم، تحقیقات و فناوری
سازمان سنجش آموزش کشور

«اگر دانشگاه اصلاح شود مملکت اصلاح می‌شود.»
امام خمینی (ره)

آزمون ورودی دوره دکتری (نیمه‌تمركز) – سال ۱۳۹۹

رشته مهندسی کامپیوتر – نرم افزار و الگوریتم – کد (۲۳۵۴)

مدت پاسخ‌گویی: ۱۵۰ دقیقه

تعداد سوال: ۴۵

عنوان مواد امتحانی، تعداد و شماره سوالات

ردیف	مواد امتحانی	تعداد سوال	از شماره	قا شماره
۱	مجموعه دروس تخصصی: ساختمان داده‌ها و طراحی الگوریتم‌ها – سیستم‌های عامل پیشرفته – پایگاه داده‌های پیشرفته	۴۵	۱	۴۵

این آزمون نمره منفی دارد.

استفاده از ماشین حساب مجاز نیست.

حق چاپ، تکثیر و انتشار سوالات به هر روش (الکترونیکی و...) پس از برگزاری آزمون، برای تعلیم اشخاص حقیقی و حقوقی تنها با مجوز این سازمان مجاز می‌باشد و با متخلفین برای مقرورات و فثار می‌شود.

۱۳۹۹

* داوطلب کرامی، عدم درج مشخصات و امضا در مندرجات جدول ذیل، بهمنزله عدم حضور شما در جلسه آزمون است.

اینجانب با شماره داوطلبی با آگاهی کامل، یکسان بودن شماره صندلی خود را با شماره داوطلبی مندرج در بالای کارت ورود به جلسه، بالای پاسخ‌نامه و دفترچه سوالات، نوع و کد کنترل درج شده بر روی دفترچه سوالات و پائین پاسخ‌نامه‌ام را تأیید می‌نمایم.

امضا:

-۱ فرض کنید متنی به طول n در اختیار داریم. درخصوص گزاره‌های زیر کدام گزینه صحیح است؟
 الف) کد هافمن یک کاراکتر یک بیتی است، اگر و فقط اگر تعداد نکرار آن کاراکتر کمتر از جمع تعداد تکرار بقیه کاراکترها نباشد.

ب) اگر کاراکتری بیشترین تکرار را داشته باشد و تعداد تکرارهای آن بیش از $\frac{n}{3}$ باشد، آنگاه کد هافمن آن کاراکتر تک بیتی است.

- (۱) (الف) نادرست و (ب) درست
 (۲) (الف) درست و (ب) نادرست
 (۳) (الف) درست و (ب) نادرست

-۲ یک گراف کامل 10 رأسی را درنظر بگیرید، که رأس‌های آن از 1 تا 10 شماره‌گذاری شده‌اند. فرض کنید وزن یال بین 1 و 2 برابر $z + 1$ است. آخرین یال درخت پوشای کمینه که توسط الگوریتم پریم با شروع از رأس 10 اضافه می‌شود، چه وزنی دارد؟

- (۱) ۹
 (۲) ۱۰
 (۳) ۱۱
 (۴) ۱۷

-۳ کدام الگوریتم مرتب‌سازی در بهترین حالت، زمان اجرای کمتری دارد؟
 Quick Sort (۴) Merge Sort (۳) Selection Sort (۲) Insertion Sort (۱)

-۴ برای پیاده‌سازی یک لیست پیوندی حلقوی، کدام ساختمن داده قابل استفاده است؟
 (۱) پشته (۲) صف (۳) صف و پشته (۴) هیچ یک از صف و پشته

-۵ در پیاده‌سازی متعارف جستجوی عمق اول و جستجوی سطح اول، بهتر ترتیب از کدام داده ساختارها استفاده می‌شود؟
 (۱) پشته و صف (۲) صف و پشته (۳) پشته و لیست (۴) لیست و پشته

-۶ مسئله جمع زیرمجموعه بدین شکل تعریف می‌شود: یک مجموعه از اعداد مثبت $S = \{a_1, \dots, a_n\}$ به همراه عدد W داده شده است. آیا زیرمجموعه‌ای از S پیدا می‌شود که جمع اعضای آن W شود؟

برای حل این مسئله بروش برنامه‌ریزی پویا یک آرایه دو بعدی $X[1..n, 0..W]$ تعریف می‌کنیم که $[j, i]$ برابر $X[i, j]$ است. اگر زیرمجموعه‌ای از $S = \{a_1, \dots, a_n\}$ وجود داشته باشد که جمع اعضای آن W شود، در این خصوص کدام رابطه درست است؟

- (۱) $X[i, j] = X[i-1, j] \wedge X[i, j-a_i]$ (۲) $X[i, j] = X[i-1, j] \vee X[i, j-a_i]$
 (۳) $X[i, j] = X[i-1, j] \vee X[i-1, j-a_i]$ (۴) $X[i, j] = X[i-1, j] \wedge X[i-1, j-a_i]$

-۷ بروای درست بدون جهت G با n رأس دو مسئله زیر را درنظر بگیرید:

- مسئله A: آیا G یک زیرمجموعه مستقل ۴ رأسی دارد؟

- مسئله B: آیا G یک زیرمجموعه مستقل ۴ - n رأسی دارد؟

درخصوص این دو مسئله کدام مرحله درست است؟

(۱) مسئله A عضو کلاس P و مسئله B عضو کلاس NP-Complete است.

(۲) مسئله A عضو کلاس NP-Complete و مسئله B عضو کلاس P است.

(۳) هر دو مسئله عضو کلاس NP-Complete هستند.

(۴) هر دو مسئله عضو کلاس P هستند.

-۸ فرض کنید $G = (V, E)$ یک گراف بدون جهت و گراف $G' = (V', E')$ یک زیرگراف G است. یال‌های G را بدین شکل وزن دار می‌کنیم: اگر $e \in E'$ باشد، وزن آن را صفر و در غیر اینصورت ۱ می‌گذاریم. از رأس دلخواه $v \in V'$ الگوریتم دایکسترا را برای محاسبه کوتاهترین مسیر به بقیه رئوس اجرا می‌کنیم. کدام مسئله را می‌توان با استفاده از طول کوتاهترین مسیرهای محاسبه شده، حل کرد؟

(۱) آیا G' درخت است؟

(۲) آیا G' همبند است؟

(۳) آیا G' تشکیل خوشه می‌دهد؟

(۴) تعداد یال‌ها در کوتاهترین مسیر از V به بقیه رئوس چند است؟

-۹ فرض کنید در داخل یک درخت دودویی جستجو، اعداد ۱ تا ۱۰۰۰ ذخیره شده‌اند و ما می‌خواهیم دنبال عدد ۳۶۵ بگردیم. کدام دنباله (از چپ به راست) نمی‌تواند مسیر جستجو باشد؟

(۱) ۴, ۴۰۱, ۳۸۹, ۲۲۱, ۲۶۸, ۳۸۴, ۳۸۳, ۲۸۰, ۳۶۵

(۲) ۹۲۶, ۲۲۲, ۹۱۲, ۲۴۶, ۹۰۰, ۲۶۰, ۳۶۴, ۳۶۵

(۳) ۴, ۲۵۴, ۴۰۴, ۴۰۰, ۳۳۲, ۳۴۶, ۳۹۹, ۳۶۵

(۴) ۹۲۷, ۲۰۴, ۹۱۳, ۲۴۲, ۹۱۴, ۲۴۷, ۳۶۵

-۱۰ فرض کنید یک آرایه مرتب از n عدد در اختیار داریم. به ازای یک k داده شده، می‌خواهیم دو عدد a و b از آرایه را پیدا کنیم که $|a - b| = k$ شود. سریع‌ترین الگوریتم برای حل این مسئله دارای چه مرتبه زمانی است؟

$O(n)$ (۱)

$O(n^2)$ (۲)

$O(\log n)$ (۳)

$O(n \log n)$ (۴)

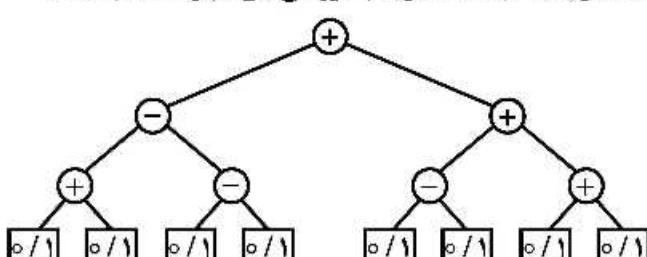
-۱۱ در درخت میانوندی داده شده، مقدار هر برگ می‌تواند صفر یا یک باشد. ماکزیمم خروجی این عبارت کدام است؟

(۱) ۲

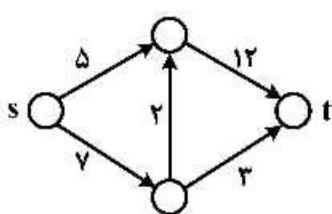
(۲) ۳

(۳) ۴

(۴) ۶



- ۱۲- می‌دانیم بربپ شروع و پایان فعالیت‌های **H** و **G** و **F** و **D** و **C** و **E** و **B** و **A** از چپ به راست به صورت $x_s a_s b_s c_s a_e d_s c_e e_s f_s b_e d_e g_s e_e f_e h_s g_e h_e$ می‌باشد. می‌خواهیم این فعالیت‌ها را در تعدادی اتفاق که در اختیار داریم انجام دهیم. یک فعالیت در یک اتفاق قابل انجام است، اگر در تمام مدت زمان آن فعالیت اتفاق به طور کامل در اختیارش باشد. حداقل تعداد اتفاق‌های مورد نیاز برای انجام همه فعالیت‌ها کدام است؟
- (۱) ۳ (۲) ۴ (۳) ۵ (۴) ۶
- ۱۳- اعداد صحیح بین ۱ تا ۱۳۹۸ به عنوان ورودی داده شده است. کدام تابع در هم‌ساز، اعداد داده شده را به طور یکنواخت بین ۱۰ خانه جدول در هم‌سازی توزیع می‌کند؟ (یک توزیع یکنواخت است، اگر تفاضل تعداد اعداد نگاشت شده به هر دو خانه از جدول حداقل ۱ باشد.)
- (۱) $h(i) = i^7 \bmod 10$ (۲) $h(i) = i^5 \bmod 10$ (۳) $h(i) = 12i \bmod 10$ (۴) $h(i) = 4i^3 + 6 \bmod 10$
- ۱۴- آرایه $A[1..13] = 89, 19, 40, 17, 12, 10, 2, 5, 7, 11, 6, 9, 7$ را با هم جایه‌جا کنیم. با حداقل چند جایه‌جا می‌توان این آرایه را به یک هرم بیشینه تبدیل کرد؟
- (۱) ۰ (۲) ۱ (۳) ۲ (۴) ۳
- ۱۵- فرض کنید در گراف وزن دار و جهت دار G با n رأس، تنها وزن یال‌های خارج شده از رأس s ممکن است منفی باشند. (البته می‌دانیم گراف دور منفی ندارد). بزرگ‌ترین n که به ازای آن الگوریتم دایکسترا روی هر گراف n رأسی با فرض‌های گفته شده کوتاه‌ترین مسیر از s به بقیه رئوس را درست محاسبه می‌کند، کدام است؟
- (۱) ۲ (۲) ۳ (۳) ۴ (۴)
- ۱۶- در شبکه داده شده فقط مجاز هستیم ظرفیت یک یال را به هر میزان که بخواهیم افزایش دهیم. با این کار شار بیشینه از s به t را حداقل چه میزان می‌توان افزایش داد؟
- (۱) ∞ (۲) ۵ (۳) ۲ (۴) ۱



-۱۷- اگر مسئله λ عضو کلاس NP-Complete به مسئله Y عضو کلاس P در زمان چندجمله‌ای تبدیل شود، کدام

گزینه نادرست است؟

NP = P (۱)

NP-Complete = P (۲)

NP-Hard = NP (۳)

(۴) مسئله 3-SAT در زمان چندجمله‌ای حل می‌شود.

-۱۸- زمان اجرای الگوریتمی به صورت $T(n) = T(4n/11) + T(6n/11) + n$ است. مرتبه زمانی اجرای این الگوریتم کدام است؟

O(n) (۱)

O(n^2) (۲)

O(log n) (۳)

O($n \log n$) (۴)

-۱۹- فرض کنید G یک گراف وزن‌دار و جهت‌دار با n رأس و m یال است. با فرض اینکه فاصله کوتاهترین مسیر برای هر دو رأس را در یک ماتریس $n \times n$ در اختیار داریم، مطلع شده‌ایم که وزن تنها یک یال (u, v) تغییر پیدا کرده است. می‌خواهیم به‌ازای دو رأس مشخص s و t طول کوتاهترین مسیر بین این دو رأس را به‌روز کنیم. این کار را در چه زمانی می‌توان انجام داد؟

O(n) (۱)

O($n+m$) (۲)

O(1) (۳)

O($n \log n + m$) (۴)

-۲۰- دو هرم کمینه در اختیار داریم که هر یک شامل n عدد است. می‌خواهیم یک هرم کمینه برای همه این 2^n عدد بسازیم. با چه مرتبه زمانی می‌توان این کار را انجام داد؟ (فرض کنید هرم‌های کمینه با آرایه پیاده‌سازی شده‌اند).

O(n) (۱)

O($n \log n$) (۲)

O($n \log^* n$) (۳)

O($n \log \log n$) (۴)

-۲۱- کدام مورد، قالب صحیح دستورات fork و join است؟

fork < label > (۱)

Join < label >

fork < label > (۲)

Join < var >

fork < var > (۳)

Join < label >

fork < var > (۴)

Join < var >

- ۱۲ - بروی دوری مردن از حالت مسابقه، خداکثرا تعداد پردازه‌هایی که می‌تواند در یک ناحیه بحرانی وجود داشته باشد کدام است؟
- (۱) صفر
(۲) یک
(۳) دو
(۴) بیشتر از دو
- ۱۳ - سه پردازه و رخدادهای زیر را در نظر بگیرید.

P1 : m1, m2, m3

P2 : m4, m5, m6

P3 : m7, m8, m9

در این سه پردازه، بین رخدادهای بین پردازه‌ای رابطه $m5 \rightarrow m7$ و $m2 \rightarrow m9$ برقرار است. در این خصوص کدام گزینه نادرست است؟

- (۱) دنباله (m1, m7, m4, m8, m5, m2, m3, m9, m6) FIFO را دارد.
(۲) دنباله (m1, m4, m2, m5, m7, m8, m3, m6, m9) FIFO را دارد.
(۳) دنباله (m1, m4, m2, m5, m7, m8, m3, m6, m9) ترتیب علی (causal) را دارد.
(۴) دنباله (m1, m7, m4, m8, m5, m2, m3, m9, m6) ترتیب علی (causal) را دارد.
- ۱۴ - کدام مورد در خصوص سامانه‌های همزمان (Synchronous) درست است؟
- (۱) در یک سامانه همزمان، برای زمان اجرا کران وجود دارد.
(۲) در یک سامانه همزمان، اجرا به صورت همزمان انجام می‌شود.
(۳) در یک سامانه همزمان، برای زمان انتشار پیام‌ها کران وجود دارد.
(۴) در یک سامانه همزمان، برای زمان انتشار پیام‌ها و زمان اجرا کران وجود دارد.

۱۵ - کدام عبارت داده شده نادرست است؟

- (۱) پروتکل TCP از پروتکل UDP برای فرآخوانی به صورت RPC که پاسخی حدود 100 کیلویایت باز می‌گرداند، بهتر است.
(۲) حافظه نهان مبتنی بر callback based caching (Callback based caching) یک سیستم فایل توزیع شده را stateless می‌کند.
(۳) پروتکل UDP از پروتکل TCP برای ارسال جویبار صدا (Streaming voice over IP) روی IP بهتر است.
(۴) RPC به شیوه دیگری از فرآخوانی محلی استفاده می‌کند، زیرا خطاهای مختلفی را تعریف می‌کند.

۱۶ - برای پیاده‌سازی یک مرحله از استفاده انحصاری توزیع شده (distributed mutual exclusion) که مربوط به در اختیار گرفتن و آزاد کردن lock است، در یک سامانه با n گره چند پیام جابه‌جا می‌شود؟

- (۱) $2(n-1)$
(۲) $2n+1$
(۳) $2n-1$
(۴) $2n$

- ۷- یک سیسیم توزیع شده ممکن است دارای مناطق بحرانی متعدد و مستقل باشد. تصور کنید که پردازه P_1 می‌خواهد وارد ناحیه بحرانی A شود و پردازه P_2 می‌خواهد وارد ناحیه بحرانی B شود. آیا الگوریتم **Ricart - Agrawala** می‌تواند به بن‌بست منجر شود؟ الگوریتم به صورت زیر است:

```
class CriticalRegionLockout extends GlobalAssertion
{
    private LogicalTime[] tryTimes = new LogicalTime[RicartAgrawala.PNUM];
    private int procInCR = -1, procTryingLonger = -1;

    public CriticalRegionLockout()
    {
        for (int i=0; i<tryTimes.length; i++)
            tryTimes[i] = null;
    }

    public boolean assert(Program progs[])
    {
        for (int i=0; i<progs.length; i++)
            if (((Prog) progs[i]).region == Prog.T)
                tryTimes[i] = ((Prog) progs[i]).lastTryTime;

        //now check when an process is in th CR, if another one is still
        //trying but started to try earlier. this should not happen.
        for (int i=0; i<progs.length; i++)
            if (((Prog) progs[i]).region == Prog.C)
            {
                for (int j=0; j<progs.length; j++)
                {
                    if(((Prog) progs[j]).region == Prog.T && tryTimes[j].lessThan(tryTimes[i]))
                    {
                        procInCR = i;
                        procTryingLonger = j;
                        return false;
                    }
                }
            }
        return true;
    }
}
```

(۱) خیر - بن‌بست رخ نمی‌دهد.

(۲) بله - پردازه P_1 منبع A را می‌گیرد و پردازه P_2 منبع B را می‌گیرد.

(۳) بله - پردازه P_1 منبع B را می‌گیرد، پردازه P_2 منبع B را درخواست می‌کند و پردازه P_1 منبع A را می‌گیرد.

(۴) بله - پردازه P_1 منبع A را می‌گیرد، پردازه P_2 منبع B را می‌گیرد و سپس پردازه P_1 منبع B را درخواست می‌کند.

-۲۸ در یک سامانه **totally ordered multicast** (failure) رخ نمی‌دهد. پیامی که از بکی از این گره‌ها ارسال می‌شود، برای این‌که به صورت **in-order** دریافت شود، چند پیام **ACK** نیاز است؟

$$O(n \log n) \quad (۱) \quad O(\log n) \quad (۲) \quad O(n^2) \quad (۳) \quad O(n) \quad (۴)$$

-۲۹ یک بردار تقدیم (precedence) کدام قابلیت را فراهم می‌کند؟

(۱) ترتیب همزمانی پیام‌ها (Sync ordering)

(۲) Total ordering

(۳) ترتیب زمان عمومی پیام‌ها (Global time ordering)

(۴) Causal ordering

-۱۰- بدامیں اور الگوریتم‌های انتخابات (election) همیشه نیاز به تماس با همه اعضا گروه را ندارد؟

(۱) الگوریتم Bully

(۲) الگوریتم Ring

(۳) الگوریتم Chang and Roberts ring

(۴) همه الگوریتم‌ها همواره نیاز به تماس با همه اعضا را دارند.

-۳۱- سخت‌افزارهای MMU آدرس‌های مجازی را به آدرس‌های فیزیکی در فضای حافظه قابل دسترسی ترجمه می‌کنند. مدیر ماشین مجازی (Virtual memory manager-VMM) باید لایه دیگری از ترجمه را به آن اضافه کند و آدرس‌های «فیزیکی» ماشین مجازی (که اکنون مجازی‌سازی شده است) را به آدرس‌های دستگاه‌های واقعی نگاشت کند. یکی از بهینه‌سازی‌های متداول، استفاده از سخت‌افزار MMU در جداول صفحه سایه (Shadow page) است، که به طور مستقیم نگاشتهای مجازی را به آدرس‌های دستگاه نشان می‌دهد. VMM جداول صفحه‌های سایه را براساس جداول صفحه سیستم عامل مهمان و نگاشت صفحه دستگاه «فیزیکی» خود محاسبه می‌کند. همچنین VMM می‌تواند با استفاده از منابع خارج از دسترس جداول صفحه سایه، عملیات بهروزرسانی را در جداول صفحه سیستم عامل مهمان رهگیری کند. آیا همیشه می‌توان از جداول صفحات سیستم عامل مهمان محافظت نکرد و فقط به سیستم عامل مهمان اجازه داد که جداول صفحه خود را به طور مستقیم در حافظه دستگاری کند؟

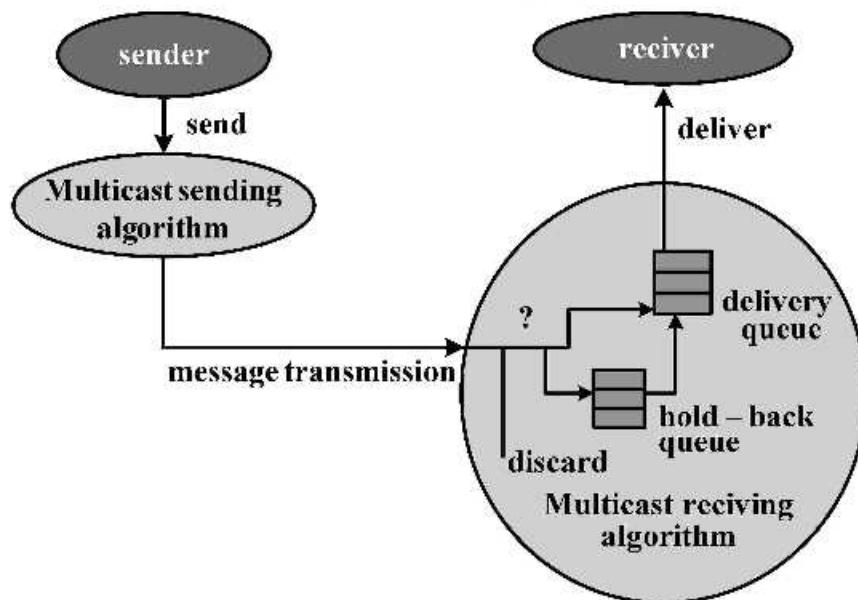
(۱) خیر - در هیچ حالتی ممکن نیست.

(۲) بله - در هر حالتی ممکن است.

(۳) بله - در بعضی حالات ممکن است.

(۴) VMM دسترسی کافی برای انجام این کار را ندارد.

-۳۲- کدام مورد در خصوص یک Hold-back queue که در شکل زیر آمده درست است؟



(۱) پیام‌ها را نگه داشته و مرتب می‌کند تا بتواند آن‌ها را به ترتیب صحیح ارسال کند.

(۲) پیام‌های دریافتی را بافر می‌کند تا آن‌ها را با ترخ ثابت به برنامه‌های رسانه‌ای ارسال کند.

(۳) پیام‌ها را تا زمانی که یک برنامه کاربردی آمادگی دریافتی داشته باشد، نزد گیرنده نگه می‌دارد.

(۴) پیام‌ها را نزد فرستنده نگه می‌دارد تا در صورت از دست رفتن داده در شبکه امکان ارسال مجدد آن وجود داشته باشد.

- ۳۱ - **Maplewood** یک چارچوب بسیار محبوب برای محاسبات توزیع شده در خوشه‌های بزرگ است، زیرا بسیاری از قسمت‌های پیچیده در فرایند تولید گره‌های زیاد برای انجام یک کار را می‌پوشاند، و به طور کلی با محاسبات کارایی بالا (HPC) که بر اساس ارسال پیام پیکربندی شده است، مناسب است. کدام تکنیک، مورد استفاده برای ارائه تحمل خطأ در این چارچوب است؟

Active Replication (۲)

(۴) هیچ کدام

Check Point (۱)

Passive Replication (۳)

(۵) کدام موضوع را بیان می‌کند؟ **Precision Time Protocol (PTP)** - ۳۴

(۱) یک نسخه گسترش‌یافته از NTP (Network Time Protocol) با دقت ۱۲۸ نانosecond است.

(۲) تفاوت بین تأخیر ارتباط فراسو (up link) با فروسو (Down link) را اندازه‌گیری و حسابرسی می‌کند.

(۳) نیازمند آغاز فرایند همگام‌سازی با میزبان (Server) از جانب مشتری (Client) است.

(۴) تأخیرهای ارتباط فراسو (Uplink) و فروسو (Downlink) را متقابله در نظر می‌گیرد.

- ۳۵ - یک **Master clock Berkeley** دارای ساعت ۱۰:۰۰:۰۰ است. دو سیستم متبع (Slave) A و B وجود دارد که همگام با مدیر (Master) هستند. سیستم A دارای ساعت ۱۰:۰۰:۰۴ و سیستم B دارای ساعت ۱۰:۰۰:۰۵ است. بعد از همگام‌سازی (Synchronizing) ساعت سیستم A کدام است؟

(۱) ۱:۰۰:۰۰

(۲) ۱:۰۰:۰۲

(۳) ۱:۰۰:۰۳

(۴) ۱:۰۰:۰۴

- ۳۶ - کدام گزینه در مورد طرح توالی پذیر نمایی صحیح است؟

(۱) در هر طرح توالی پذیر نمایی، حداقل یک نوشتمن کور وجود دارد.

(۲) پروتکل TO با استفاده از قاعده تو ماس، از توالی پذیری نمایی تبعیت می‌کند.

(۳) گراف تقدم (precedence) هر طرح توالی پذیر نمایی، قطعاً دارای دور نیست.

(۴) مجموعه طرح‌های توالی پذیر تعارضی، لزوماً زیرمجموعه طرح‌های توالی پذیر نمایی نیست.

- ۳۷ - کدام گزینه در مورد تراکنش **Saga** صحیح است؟

(۱) در تراکنش Saga خاصیت جداگانه (isolation) برقرار است.

(۲) تراکنش Saga هیچگاه مشکل لغو تسلسی (cascading abort) ندارد.

(۳) تراکنش Saga همواره یک تراکنش جبران کننده (compensator) است.

(۴) تراکنش Saga نوعی تراکنش تودرتوی باز (open nested) با سطح تودرتویی دو است.

- ۳۸ - کدام گزینه در مورد انواع پروتکل‌های 2PL صحیح است؟

(۱) در تمامی پروتکل‌های 2PL، قفل گذاری به صورت پویا انجام می‌شود.

(۲) برخی پروتکل‌های 2PL در دسته پروتکل‌های خوشبینانه قرار می‌گیرند.

(۳) در پروتکل Strict 2PL، احتمال وقوع بن‌بست نسبت به سایر پروتکل‌های 2PL بیشتر است.

(۴) ترتیب وقوع lock point در تراکنش‌ها در یک طرح اجرای همرونده، معادل با ترتیب تراکنش‌ها در طرح اجرای متوالی معادل با این طرح همرونده است.

در حصوص اجرای طرح زیر در پروتکل Strict 2PL، کدام گزینه صحیح است؟		
T1	T2	
1 R(A)		(۱) این طرح توالی پذیر نیست.
2 W(A)		(۲) این طرح معادل طرح سریال {T2, T1} است.
3	R(A)	(۳) این طرح معادل طرح سریال {T1, T2} است.
4 R(B)		(۴) اجرای طرح با پروتکل Strict 2PL به بنبست می‌انجامد.
5	R(B)	
6 W(B)		
7	W(B)	

-۴۰ در صورتی که A=10, B=15, C=5, D=20 باشد، اجرای طرح زیر در پروتکل wound-wait، به چه نتیجه‌ای منجر خواهد شد؟ (L(A) به معنی lock کردن داده A و U(A) به معنی unlock کردن داده A است).

	T1	T2	T3	T4
	TS(T1)=100	TS(T1)=150	TS(T3)=200	TS(T4)=250
1	L(A), R(A)			
2		L(A), R(A)		
3			L(B), R(B)	
4	L(B), R(B)			
5				L(A), L(D)
6				
7	B=B+A/2			
8			L(C), R(C)	A = 25, B = 20, C = 20, D = 20 (۱)
9			C=C*(B/5)	
10			W(C)	A = 15, B = 22.5, C = 15, D = 20 (۲)
11				
12			R(A), R(D)	A = -10, B = 20, C = 15, D = 20 (۳)
13		L(C), R(C)		
14	A=A-C			
15	W(A)			A = -15, B = 20, C = 20, D = 20 (۴)
16				
17			A=A+D	
18			W(A)	
19	W(B)			
20	U(A), U(B)			
21		U(C), U(A)		

-۴۱ چنانچه طرح زیر در پروتکل strict timestamping با در نظر گرفتن قاعده توماس اجرا شود، کدام گزینه صحیح خواهد بود؟

	T1	T2	T3
	TS(T1)=100	TS(T1)=150	TS(T3)=200
1	BEGIN		
2	R(D1)		
3		BEGIN	
4		W(D1)	
5			BEGIN
6			R(D1)
7			W(D1)
8	W(D1)		
9			W(D2)
10			END
11		W(D2)	
12			W(D3)
13			END
14			
15	END		

- ۱) اجرای این طرح در پروتکل strict timestamping معادل با طرح سریال {T1, T2, T3} خواهد بود.
- ۲) نوشتن داده D2 توسط تراکنش T2 بهدلیل در نظر گرفتن قاعده توماس انجام نخواهد شد.
- ۳) در هر دو تراکنش T1 و T2، قاعده توماس اعمال خواهد شد.
- ۴) تراکنش‌های T1 و T2 لغو می‌شوند.

-۴۲- در مورد اجرای طرح زیر (از چپ به راست) کدام مورد صحیح است؟

$R_1(B), W_1(A), R_2(A), R_3(A), W_2(B), W_1(B), W_3(B)$

- (۱) این طرح توالی پذیر نیست.
- (۲) این طرح توالی پذیر نمایی نیست.
- (۳) این طرح توالی پذیر تعارضی است.
- (۴) این طرح توالی پذیر نمایی است ولی توالی پذیر تعارضی نیست.

کدام گزینه در مورد **nested-loop join** (از استراتژی‌های پیاده سازی عمل join) صحیح است؟ -۴۳-

- (۱) باید حتی الامکان تعداد بیشتری بلاک از فایل رابطه حلقه درونی خوانده شود.
- (۲) join در حالتی که یکی از رابطه‌ها در حافظه اصلی جا شود، کارایی بهتری دارد.
- (۳) در صورتی که رابطه بزرگتر به صورت کامل در حافظه جای گیرد، بهتر است این رابطه در حلقه درونی پیمایش شود.
- (۴) در نظر گرفتن رابطه با کاردينالیتی بزرگتر به عنوان رابطه حلقه بیرونی، سبب افزایش کارایی اجرای الگوریتم می‌شود.

کدام عبارت نادرست است؟ -۴۴-

(۱) در الگوریتم ترمیم ARIES از write-ahead logging استفاده می‌شود.

(۲) وقتی که قفل برداری پیش‌رس انجام می‌شود، به عمل undo منطقی نیاز است.

(۳) تبدیل شرط مثبت به شرط با NOT می‌تواند باعث تسريع در اجرای پرس‌وجو شود.

(۴) عملیات قفل برداری در پروتکل درختی می‌تواند زودتر از پروتکل 2PI انجام شود.

در صورت اجرای طرح زیر در پروتکل certification یا همان validation کدام گزینه صحیح است؟ -۴۵-

(RS=مجموعه خواندن تراکنش و WS=مجموعه نوشتمن تراکنش است.)

T1: {RS = A, B}, {WS = A, C}

T2: {RS = B}, {WS = D}

T3: {RS = D}, {WS = A, C}

T4: {RS = B}, {WS = D}

	T1	T2	T3	T4
1	S			
2		S		
3		V		
4	V			
5			S	
6		L		
7				S
8			V	
9	E			
10			V	
11		E		
12			E	

(۱) تراکنش‌های T2, T3, T4 تأیید و T1 لغو می‌شود.

(۲) تراکنش‌های T4 تأیید و T1, T2, T3 لغو می‌شود.

(۳) تراکنش‌های T1, T2, T3 تأیید و T4 لغو می‌شود.

(۴) تراکنش‌های T1 و T2 تأیید و T3 و T4 لغو می‌شوند.

به اطلاع می‌رساند، کلید اولیه سوالات که در این سایت قرار گرفته است، غیر قابل استناد است و پس از دریافت نظرات داوطلبان و صاحب نظران کلید نهایی سوالات تهیه و بر اساس آن کارنامه داوطلبان استخراج خواهد شد. در صورت تمایل می‌توانید حداقل تا تاریخ 14/05/1399 با مراجعه به سامانه پاسخگویی اینترنتی (request.sanjesh.org) نسبت به تکمیل فرم "اعتراض به کلید سوالات"/"آزمون دکتری سال 1399" اقدام نمایید. لازم به ذکر است نظرات داوطلبان فقط تا تاریخ مذکور و از طریق فرم ذکر شده دریافت خواهد شد و به موارد ارسالی از طریق دیگر (نامه مکتوب یا فرم عمومی در سامانه پاسخگویی و ...) با پس از تاریخ اعلام شده رسیدگی نخواهد شد.



عنوان دفترچه	نوع دفترچه	شماره باختمامه	گروه امتحانی
مهندسی کامپیوتر-نرم افزار و الگوریتم	E	1	مهندسی و فنی

شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح
1	4	31	3
2	2	32	1
3	1	33	1
4	3	34	4
5	1	35	3
6	3	36	2
7	4	37	4
8	2	38	4
9	4	39	3
10	1	40	1
11	4	41	1
12	2	42	4
13	2	43	2
14	3	44	3
15	4	45	2
16	2		
17	3		
18	1		
19	3		
20	1		
21	2		
22	2		
23	4		
24	4		
25	3		
26	1		
27	4		
28	2		
29	3		
30	1		

خروج