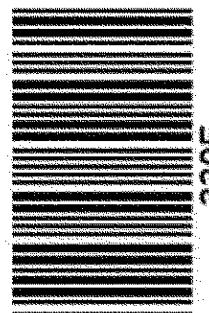


کد کنترل

330

F



330F

آزمون (نیمه‌تمرس) ورود به دوره‌های دکتری – سال ۱۴۰۱

دفترچه شماره (۱)

صحح جمعه ۱۴۰۰/۱۲/۶



اگر دانشگاه اصلاح شود مملکت اصلاح می‌شود
امام عسکری (ره)

جمهوری اسلامی ایران
وزارت علوم، جهادکشاپ و تعاویز
سازمان سنجش امروزی اکسپر

رشته مهندسی کامپیوتر – نرم‌افزار و الگوریتم
(کد ۲۳۵۴)

جدول مواد امتحانی، تعداد، شماره سوال‌ها و زمان پاسخ‌گویی

مواد امتحانی	تعداد سوال	از شماره	تا شماره	زمان پاسخ‌گویی
مجموعه دروس تخصصی: – ساختمندادها و طراحی الگوریتم‌ها – سیستم‌های عامل پیشرفت‌های پایگاه داده‌های پیشرفته	۴۵	۱	۴۵	۱۵۰ دقیقه

استفاده از ماشین حساب مجاز نیست.

این آزمون نمره متفقی دارد.

حق جاپ، تکرار و انتشار سوال‌های هر روش (الکترونیکی و...) پس از برگزاری آزمون، باید نظمی انتخاب جنگی و حقوقی تها با مجوز این سازمان بخواهد با انتظامیان برای مقررات و نثار من شود.

*** متقاضی گرامی، وارد نکردن مشخصات و امضا در کادر زیر، به منزله غیبت و حضور نداشتن در جلسه آزمون است.

اینچنان با شماره داوطلبی با آگاهی کامل، یکسان بودن شماره صندلی خود را با شماره داوطلبی مندرج در بالای کارت ورود به جلسه، بالای پاسخ نامه و دفترچه سوال ها، نوع و کد کنترل درج شده بر روی دفترچه سوال ها و یا مین پاسخ نامه ام را تأیید می نمایم.

امضا:

- ۱- اگر زمان اجرای مرتب سازی حبابی $c_1 n^2$ و زمان اجرای مرتب سازی ادغامی $c_2 n \log_2 n$ (با فرض $c_1 \leq c_2 \leq 1$) باشد، در کدام یک از حالات، مرتب سازی ادغامی بفازی هر ۲ n سریع تر از مرتب سازی حبابی است؟

$$\frac{c_1}{2} > \frac{c_2}{\log_2 n}$$

$$c_2 < 16 c_1$$

$$\frac{n}{2} > \left(\frac{c_2}{c_1}\right)^2$$

- ۲- دو آرایه مرتب A و B از اعداد صحیح با طول های n و m (با فرض $n \leq m$) و عدد صحیح $k \geq \log_2 n$ داده شده است، با چه تعداد مقایسه می توان k آمین کوچکترین عضو را در اجتماع این دو آرایه پیدا کرد؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید).

O(log(n × log m)) (۱) O(n log m) (۲) O(k log(n + m)) (۳) O(log(nm)) (۴)

- ۳- اگر بخواهیم داده ساختار صفت را با استفاده از پشته پیاده سازی کنیم، ظوری که عملیات های پایه ای صفت در زمان سرشکن (۱) O(۱) قابل انجام باشد، کدام مورد درست است؟
- (۱) با سه پشته می توان این کار را انجام داد و سه پشته برای این کار لازم است.
 - (۲) با دو پشته می توان این کار را انجام داد و دو پشته برای این کار لازم است.
 - (۳) با یک پشته می توان این کار را انجام داد.
 - (۴) این کار امکان پذیر نیست.

- ۴- فرض کنید m آرایه مرتب داریم که در مجموع آرایه ها شامل n عدد هستند. می خواهیم از هر کدام از آرایه های یک عدد را انتخاب کنیم، بهطوری که اختلاف بینیمه و کمینه اعداد انتخاب شده کمترین مقدار ممکن شود. این کار در چه زمانی ممکن است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید).

O(nm) (۱) O(n + m) (۲) O(n log m) (۳) O(m + log n) (۴)

- ۵- نمایش پیش ترتیب (Preorder) و میان ترتیب (Inorder) یک درخت دودویی مرتب با n رأس داده شده است. کدام مورد درست است؟

(۱) درخت متناظر با این لیست رئوس، منحصر به فرد است.

(۲) دقیقاً دو درخت با این ترتیب ملاقات رئوس وجود دارد.

(۳) دقیقاً $\frac{n}{2}$ درخت با این ترتیب ملاقات رئوس وجود دارد.

(۴) هیچ یک از موارد درست نیست.

- ۶ فرض کنید یک هرم بیشینه شامل حداقل n عدد داده شده است. جستجوی یک مقدار در این هرم بیشینه در کدام کلاس پیچیدگی است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید).

$O(\sqrt{n})$ (۱)

$O(n)$ (۲)

$O(\log(n))$ (۳)

$O\left(\frac{n}{\log(n)}\right)$ (۴)

- ۷ کدام مورد در خصوص دو گزاره (الف) و (ب) به ترتیب درست است؟

الف - اگر $f(n) \in \Omega(2^n)$, آنگاه $f(n) \in O(2^n)$

ب - اگر $T(n) = \Theta(n^2)$, آنگاه $T(n) = \frac{n}{2} + O(n^2)$

- (۱) درست - درست (۲) نادرست - نادرست (۳) نادرست - درست (۴) نادرست - نادرست

- ۸ هرم دودویی را از روی یک درخت قرمز - سیاه در زمان $O(n)$ ساخت و درخت قرمز - سیاه را از روی هرم دودویی در زمان $O(n)$ ساخت.

- (۱) نمی‌توان - نمی‌توان (۲) نمی‌توان - نمی‌توان (۳) نمی‌توان - نمی‌توان (۴) نمی‌توان - نمی‌توان

- ۹ رشته‌ای به طول اولیه $m \geq 1$ در یک صفحه از نرم‌افزار حروف‌چین داریم. دو عمل زیر را می‌توانیم به ترتیب دلخواه روی این رشته انجام دهیم.

- کپی: کل رشته موجود در صفحه را در حافظه ذخیره کن.

- پیست: رشته ذخیره شده در حافظه را به انتهای رشته موجود در صفحه اضافه کن.

- به طور مثال، اگر رشته اولیه ab باشد، پس از انجام یک عمل کپی و یک عمل پیست، رشته موجود در صفحه به صورت $abab$ درخواهد آمد. اگر $dp[n]$ نشان‌دهنده طول بزرگ‌ترین رشته قابل ایجاد با n بار استفاده از عمل کپی یا پیست (به ترتیب دلخواه) باشد، کدام رابطه بازگشتی زیر برای محاسبه $dp[n]$ بهای $n \geq 5$ درست است؟ (فرض کنید در ابتدا حافظه خالی است).

$dp[n] = dp[n-2]$ (۱)

$dp[n] = dp[n-1]$ (۲)

$dp[n] = \max(2dp[n-2], 3dp[n-3])$ (۳)

$dp[n] = \max(dp[n-1], 2dp[n-2])$ (۴)

- ۱۰ محاسبه عنصر با بیشترین تکرار در یک آرایه n عضوی دلخواه در چه زمانی ممکن است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید)

$O(n)$ (۱)

$O(n^2)$ (۲)

$O(n\sqrt{n})$ (۳)

$O(n \log(n))$ (۴)

- ۱۱ در مسئله «پوشش رأسی» گراف ساده $G = (V, E)$ و عدد صحیح k داده شده است و می‌خواهیم بیسم «ایا زیرمجموعه $C \subseteq V$ با اندازه حداقل k وجود دارد طوری که حداقل یک سر ہر یال گراف G در C باشد؟» چند مورد از گزاره‌های زیر در خصوص این مسئله درست هستند؟

- مسئله پوشش رأسی ای بی - کامل است.

- مسئله پوشش رأسی ای بی - سخت است.

- مسئله پوشش رأسی قابل کاهش به مسئله ۳SAT است.

- مسئله ۳SAT قابل کاهش به مسئله پوشش رأسی است.

- ۱۲- کدامیک از دو گزاره (الف) و (ب) در خصوص الگوریتم هافمن به ترتیب درست است؟
 الف - اگر فراوانی یک حرف در یک متن بیشتر از $\frac{1}{4}$ باشد، آنگاه درخت هافمن متن لزوماً شامل گذیشی است.
 ب - اگر فراوانی هر حرف در یک متن کمتر از $\frac{1}{3}$ باشد، آنگاه درخت هافمن متن لزوماً شامل گذیشی نیست.

(۱) نادرست - درست (۲) درست - درست (۳) درست - نادرست (۴) نادرست - نادرست

- ۱۳- ماتریس A به اندازه $n \times m$ داده شده است. سطرهای آن از چپ به راست و ستون‌های آن از بالا به پایین مرتب هستند. هر یکی از سطرها و ستون‌ها عدد داده شده x در این ماتریس چقدر است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید.)

$$\begin{array}{ll} O(m \log n + n \log m) & (۱) \\ O(nm) & (۲) \\ O(n+m) & (۳) \end{array}$$

- ۱۴- فرض کنید G یک گراف کامل وزن دار با n رأس است. درخت پوشای کمیته G در چه زمانی قابل محاسبه است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید.)

$$\begin{array}{ll} \Theta(n^2) & (۱) \\ \Theta(n^2 \log n) & (۲) \\ \Theta(n \log n) & (۳) \\ \Theta(n!) & (۴) \end{array}$$

- ۱۵- مسئله برنامه‌ریزی خطی با محدودیت‌های زیر را در نظر بگیرید:

$$\begin{array}{l} x_1 - x_2 \leq -1 \\ x_2 - x_1 \leq -4 \\ x_2 - x_3 = -9 \\ x_3 - x_1 \leq 5 \\ x_3 - x_2 \leq -3 \end{array}$$

کدام مورد یک جواب برای مسئله برنامه‌ریزی فوق است؟

- (۱) مسئله بی‌نهایت جواب دارد.
 (۲) مسئله بی‌نهایت جواب ندارد.
 (۳) $x_1 = -9$.
 (۴) $x_3 = -4$.

- ۱۶- آرایه مرتب A شامل n عدد به صورت اکیداً صعودی داده شده است. یک نفر این آرایه را به اندازه k واحد شیفت دوری داده و نتیجه را به صورت یک آرایه B به ما داده است. هدف پیدا کردن مقدار k است. در چه زمانی می‌توان مقدار k را با داشتن آرایه B محاسبه کرد؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید.)

$$\begin{array}{ll} O(\log^2 n) & (۱) \\ O(\log n) & (۲) \\ O(\sqrt{n}) & (۳) \\ O(n) & (۴) \end{array}$$

- ۱۷- به ازای اعداد صحیح مثبت n و m در چه مرتبه زمانی می‌توان $a^n \bmod m$ را محاسبه کرده فرض کنید عملیات‌های ضرب و جمع به پیمانه m در زمان (۱) قابل انجام هستند. (بهترین گزینه را انتخاب کنید.)

$$\begin{array}{ll} O(m) & (۱) \\ O(n) & (۲) \\ O(\sqrt{n}) & (۳) \\ O(\log n) & (۴) \end{array}$$

- ۱۸- می‌خواهیم در آرایه‌ای به طول n از اعداد صحیح، بیشترین تعداد درایه‌های صفر پشت سر هم را پیدا کنیم. این کار در چه مرتبه زمانی قابل انجام است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید.)

$$\begin{array}{ll} O(n) & (۱) \\ O(\log n) & (۲) \\ O(n^2) & (۳) \\ O(n \log(n)) & (۴) \end{array}$$

- ۱۹- کدام گزینه در خصوص دو گزاره (الف) و (ب) به ترتیب درست است؟
 الف - به ازای هر گراف G ، ترتیبی از یال‌های گراف وجود دارد که با تنها یک دور زنگس کردن یال‌های آن ترتیب در اجرای الگوریتم بلمن-فورڈ کوتاه‌ترین مسیر از رأس s به تمام رأس‌های دیگر محاسبه می‌شود.

ب - در مرتب‌سازی ادغامی هر عنصر با $O(\log n)$ عنصر دیگر مقایسه می‌شود.

- (۱) درست - درست
 (۲) درست - نادرست
 (۳) نادرست - درست
 (۴) نادرست - نادرست

۲۰- شبکه شار (۱) را در نظر بگیرید. در خصوص دو گزاره (الف) و (ب) به ترتیب کدام گزینه درست است؟
 الف - اگر ظرفیت تمام یال های شبکه عددی صحیح باشد، آنگاه شار غبوری از هر یال شبکه در شار بیشینه حتماً عددی صحیح است.

ب - اگر ظرفیت تمام یال های شبکه عددی گنج باشد، آنگاه مقدار شار بیشینه شبکه حتماً عددی گنج است.

(۱) درست - درست (۲) درست - نادرست (۳) نادرست - درست (۴) نادرست - نادرست

۲۱- به چه علت در سیستم های توزیع شده، فراهم آوردن درجه بالایی از شفافیت (High Degree of Transparency) به عنوان یک مزیت محسوب می شود؟

(۱) باعث کاهش امنیت سیستم می شود.

(۲) همواره با سریار توأم است و باعث کاهش کارایی سیستم می شود.

(۳) باعث ایجاد ناسازگاری در زاده ها در بخش های مختلف سیستم می شود.

(۴) فراهم کردن درجه بالایی از شفافیت جزء اهداف سیستم های توزیع شده است و همواره باید در بالاترین سطح تأمین شود.

۲۲- در یک سیستم نامحدودی سلسله مراتبی از نوع hierarchical location service با عمق k، اگر یک موجودیت سیار، مکان فعلی که در آن قرار دارد را ترک و به مکان جدیدی برود، در بدترین حالت چه تعداد رکورد مرتبط با موقعیت این موجودیت باید تغییر یابد؟

۲k + ۱ (۴)

2k + 2 (۳)

k + 1 (۲)

k (۱)

۲۳- در یک سیستم توزیع شده تعداد لا فرایند در حال اجرا هستند. در این سیستم برای انتخاب coordinator از الگوریتم bully استفاده می شود و فرض بر این است که معیار انتخاب، فرایندی با بزرگترین شماره باشد و شماره گذاری فرایندها از ۵ تا ۷ انجام شده است، اگر فرایند شماره ۷ خراب شده و فرایند شماره ۴ متوجه این موضوع شود، چه تعداد پیام نیاز است تا در نهایت فرایند شماره ۴ بمعتوان همانگونه انتخاب شود و سایر گردها هم از آن باخبر شوند؟

۱۸ (۴)

۱۵ (۳)

۱۴ (۲)

۱۲ (۱)

۲۴- می دانیم که طراحی سیستم عامل به صورت یکپارچه (Monolithic System) (دارای اشکالاتی است. کدام مورد، مشکل اساسی این نوع ساختار را بهتر می کند؟

(۱) کارایی سیستم در درازمدت (performance)

(۲) قابلیت توسعه (Extensibility)

(۳) هزینه طراحی و پیاده ساری سیستم

(۴) گزینه ۱ و ۲

۲۵- برنامه زیر را در نظر بگیرید. پس از اجرای برنامه، چند فرایند دیگر به جزء فرایند اصلی تولید می شود؟

int main()

{

```
for (int i = 0; i < 4; i++)
    fork();
return 0;
```

}

۱۶ (۴)

۱۵ (۳)

۱۴ (۲)

۱۳ (۱)

- ۲۶- کدام مورد، چیستی سیستم عامل و دلیل نیاز به آن را به صورت بیهوده بیان می کند؟
- منابع سیستم را مدیریت می کند و بنابراین کار نوشتن برنامه های کاربردی روی هاشین را راحت تر می سازد.
 - سیستم عامل کار با سخت افزار را راحت می کند و به صورت یک تسهیل کننده (Facilitator) عمل می کند.
 - سیستم عامل یک تجزیه (Abstraction) از هاشین یا سخت افزار برای کاربردها فراهم می سازد و در ضمن برنامه های مختلف را از هم حفظ می کند.
 - سیستم عامل منابع ماشین را از طریق System Calls در اختیار کاربر قرار می دهد. بنابراین کار کاربر را برای پیاده سازی برنامه ها راحت می سازد.

- ۲۷- در یک سیستم کامپیوتری تعداد ۵ فرایند p_1, p_2, p_3, p_4, p_5 در لحظه صفر وارد سیستم می شوند. اگر فرض کنیم مدت زمان اجرای هر فرایند و همچنین اولویت آنها مطابق جدول زیر باشد. کدام یک از الگوریتم های زیر گفته شده میانگین زمان انتظار را دارد؟

	p_5	p_4	p_3	p_2	p_1	نام فرایند
	۲	۴	۳	۱	۲	اولویت
	۵	۱	۲	۱	۱۰	مدت زمان موراد نیاز برای اجرا

Round Robin (۱) Priority (۲) FCFS (۳) SJF (۴)

- ۲۸- چه تعداد از مکانیسم های زمان بندی پردازه های (Process Scheduling) زیر، انصاف را رعایت می کنند؟

- First Come First Serve (FCFS)
- Lottery Scheduling
- Round Robin

(۱) صفر

(۲) ۲

(۳) ۱

- ۲۹- در یک سیستم عامل از تکنیک مدیریت حافظه صفحه بندی نیازی (demand-paged memory) استفاده می شود. در این سیستم جدول صفحه در داخل رجیسترها قرار گرفته است و هنگام بروز نقص صفحه، اگر در حافظه صفحه خالی وجود داشته باشد و یا اگر صفحه انتخابی برای جایگزینی تغییر نیافتد باشد، ۰ میلی ثانیه زمان نیاز است. همچنین اگر صفحه انتخاب شده برای جایگزینی تغییر یافته باشد، ۲۰ میلی ثانیه زمان نیاز است. مدت زمان دسترسی به حافظه در این سیستم ۱۰۰ نانو ثانیه است. فرض کنید محتوای صفحه ای که می خواهد برای جایگزین شدن انتخاب شود، معمولا در ۷۰٪ موارد تغییر یافته است. بیشترین نرخ صفحه قابل پذیرش برای این کم زمان مؤثر دسترسی (Effective access time) حداقل ۲۰۰ نانو ثانیه باشد. چقدر است؟

$$(1) 6 \times 10^{-9} \quad (2) 6 \times 10^{-8} \quad (3) 6 \times 10^{-7} \quad (4) 6 \times 10^{-6}$$

- ۳۰- در یک فایل سیستم توزیع شده حالت دار (Stateful) کدام مورد نادرست است؟

- سرور گیرنده در زمان خرائی سرور تمام وضعیت پروسس ها را ذخیره می کند.
- سرور تمام وضعیت های مربوط به سرویس گیرنده (Client) را نگهداری می کند.
- سرور حافظه های مربوط به سرویس گیرنده را که دیگر فعال نیستند از طریق مکانیزم زباله روبی (Garbage Collection) به فضای قابل استفاده سیستم باز می گرداند.
- سرور گیرنده در زمان تغاضا از سرور نیازی به ارائه تمام وضعیت از قبل نام فایل یا فاصله از مبدأ (Offset) ندارد.

- ۳۱- کدام مورد از ویژگی‌های مجازی‌سازی کامل (Full Virtualization) نیست؟

- ۱) برای اجرای دستورات از ترجمه دودوی (Binary translation) و فراخوانی مستقیم (Direct Call) استفاده می‌کند.
- ۲) سیستم‌های عامل جهت پنهان کارایی (Performance) در این روش نیاز به تغییرات (Modification) دارند.
- ۳) درجه بالایی از قابلیت انتقال (Portability) و سازگاری (Compatibility) را دارد.
- ۴) حداکثری کامل منطقی (Logical Isolation) بین پروسس‌ها را امکان‌پذیر می‌کند.

- ۳۲- یکی از روش‌های زمان‌بندی در یک سیستم چند پردازنده‌ای (Multiprocessors) روش به اشتراک گذاری مکانی (Space Sharing) است. کدام مورد در خصوص این روش درست نیست؟

- ۱) اجرای همزمان نخ‌های (Threads) یک پردازه را امکان‌پذیر می‌کند.
- ۲) باعث کاهش تعویض متن (Context Switch) پردازه‌ها می‌شود.
- ۳) انعطاف‌پذیری (Flexibility) لازم در انتخاب پردازنده جهت اجرای پروسس مورد نظر را دارد.
- ۴) تطبیق فوی (Strong Affinity) به اجرا کردن پردازنده‌های متوقف شده بر روی پردازنده‌های اخیر را دارد.

- ۳۳- در یک سیستم توزیع شده امکان مهاجرت پردازه‌ها (Process) از یک سیستم به سیستم دیگر امکان‌پذیر است. کدام یک از دلایل زیر کمتر می‌تواند علت چنین روندی باشد؟

- ۱) امنیت
- ۲) توزیع بار بهتر
- ۳) تسريع در دسترسی به ذهن
- ۴) تسريع در سرعت اجرای پروسس

- ۳۴- معمولاً عقیده بر این است که سیستم‌های عامل چند هسته (Multicore OS) به خوبی نسبت به تعداد هسته‌ها مقیاس‌پذیر (Scalable) نیستند. دلیل اصلی و مهم این مسئله کدام مورد می‌تواند باشد؟

- ۱) زمان‌بندی و تقسیم کارها مابین هسته‌های مختلف
- ۲) بزرگ و پیچیده بودن سیستم‌های عامل برای سیستم‌های چند هسته‌ای
- ۳) ارتباط و تبادل اطلاعات (Communication) مابین هسته‌های اجرای برنامه‌ها
- ۴) به اشتراک گذاشتن ساختمان داده‌های سیستم (System data structures) مابین هسته‌های مختلف

- ۳۵- سیستم‌های کرنل کوچک (μ -kernel) دارای مشکلاتی هستند. کدام مورد مشکل طراحی میکروکرنل را بهتر بیان می‌کند؟

- ۱) از آنجا که کتابخانه‌ها (Libraries) همه در قضاای کاربر (User) بیاده‌سازی می‌شوند، برای استفاده از آن‌ها باید از مکانیسم IPC (Interprocess Communication) میکروکرنل را کند می‌کند.

- ۳۶- تشخیص همه عناصر لازم برای قرار گرفتن در بطن کرنل زیاد مشخص نیست. این مسئله رود طراحی را گند می‌کند و باعث می‌شود که میکروکرنل‌ها سیستم‌های چند هسته‌ای چندان موفقی از کار در نمایند.

- ۳۷- تجربه تاریخی نشان می‌دهد که سیستم‌های میکروکرنل هم گند هستند و هم سیستم‌های خوبی نیستند. بنابراین این طراحی طبق تجربه برای سیستم‌های عامل اشتباه است.

- ۳۸- این ساختار، امکانات لازم را در اختیار کاربر قرار نمی‌دهد و بنابراین بیاده‌سازی برنامه‌ها با مشکلاتی روبرو است.

- ۳۶- در پایگاه‌های داده توزیع شده و مبحث پروتکل نهایی (Commit) تراکنش در دو قاز، اگر سایت هماهنگ‌کننده در هنگام اجرای این پروتکل برای تراکنش T دچار خرابی شود، سایر سایت‌های فعال (مشارکت‌کننده) باید در مورد سرنوشت T تصمیم بگیرند. چند مورد از عبارات زیر در این خصوص درست است؟

- اگر يك سایت فعال حاوی يك رکورد $\langle \text{commit } T \rangle$ در فایل گزارش (Log) خود باشد، T باید تأیید نهایی شود.

- اگر يك سایت فعال حاوی يك رکورد $\langle \text{abort } T \rangle$ در فایل گزارش خود باشد، T باید لغو شود.

- اگر حتی يك سایت فعال حاوی يك رکورد $\langle \text{ready } T \rangle$ در گزارش خود نباشد، سایت هماهنگ‌کننده مربوطه نمی‌تواند تصمیم به تأیید T گرفته باشد، بنابراین T باید لغو شود.

- در حالت غیر از موارد فوق، تمام سایت‌های فعال دارای يك رکورد $\langle \text{ready } T \rangle$ در گزارش‌های خود بوده، اما هیچ رکورد کنترلی دیگری در مورد T وجود ندارد. بنابراین از آنجایی که هماهنگ‌کننده هم دچار خرابی شده است، T باید لغو شود.

- (۱)
- (۲)
- (۳)
- (۴)

- ۳۷- در مبحث سریال پذیری (Serializability) اجرای تراکنش‌ها، زمان‌بندی زیر را در نظر می‌گیریم. چند مورد از ادعاهای زیر در این خصوص درست است؟

T_1	T_5
read(A)	
$A := A - 50$	
write(A)	
	read(B)
	$B := B - 10$
	write(B)
read(B)	
$B := B + 50$	
write(B)	
	read(A)
	$A := A + 10$
	write(A)

- این زمان‌بندی با رویکرد سریال پذیری تصادها (Conflicts) صحیح است.
- این زمان‌بندی با رویکرد سریال پذیری دیدگاه‌ها (Views) صحیح است.
- این زمان‌بندی با رویکرد گراف تقدم (Precedence) صحیح است.
- این زمان‌بندی با رویکردهای فوق صحیح نیست، ولی نتیجه آن معادل يك اجرای سریال است.

- (۱)
- (۲)
- (۳)
- (۴)

۳۸- در مبحث پروتکل‌های کنترلی همزمانی، چند مورد از ادعاهای زیر درست است؟

- پروتکل قفل‌گذاری دو فاز، رویکردی بدینانه است، زیرا به جز موارد «خواندن - خواندن» سایر انواع دسترسی‌های همزمان به یک داده مشترک را متعارض با قابلیت سریال بذیری فرض کرده و یکی از دو تراکنش را در انتظار دیگری قرار می‌دهد.
- پروتکل مرتب‌سازی براساس مهر زمانی، رویکردی بدینانه است، زیرا به جز موارد «خواندن - خواندن» سایر انواع دسترسی‌های همزمان به یک داده مشترک را که به ترتیب مهر زمانی نباشد، متعارض با قابلیت سریال بذیری فرض کرده و یکی از دو تراکنش را ناچار به لغو کامل می‌نماید.
- پروتکل اعتبارسنجی (Validation) دسترسی‌ها، رویکردی خوب‌بینانه است، زیرا انواع دسترسی‌های همزمان به یک داده مشترک را تا زمان اعتبارسنجی، مجاز فرض می‌نماید.

۴) صفر

۳

۲

۳۹- وظيفة تأمين خاصية دوام (Durability) بحسب عهده کدام زیرسیستم است؟

Backup Subsystem (۱)

Recovery Subsystem (۲)

Concurrency Control Subsystem (۳)

- ۴) این خاصیت مرتبط با هیچ ریوسیستمی نیست و مرتبط با رسانه ذخیره‌سازی، یعنی حافظه‌های دائمی مانند هارد‌دیسک است.
- ۴۰- نوع دیگری از پروتکل درخت (Tree Protocol) وجود دارد که نام آن پروتکل جنگل (Forest Protocol) است. پایگاه داده در پروتکل جنگل به شکل یک جنگل از درخت‌های ریشه‌دار است. تمامی قوانین این دو پروتکل بکسان هستند. به جز یک قانون که هر تراکنش T_1 ، اولین قفل بر روی هر یک از درخت‌ها را می‌تواند بر روی هر گره دلخواه اعمال کند. اکنون طبق پروتکل جنگل کدام مورد درست است؟

- ۱) این پروتکل گرسنگی (Starvation) ندارد ولی عدم وجود بی‌بیست (Deadlock) را تضمین می‌کند.
- ۲) این پروتکل توالی بذیری نمایی (View Serializable) و همچنین توالی بذیری نتیجه‌ای را تضمین نمی‌کند.
- ۳) این پروتکل قابلیت بازیابی (Recoverable) ندارد ولی توالی بذیری تغایری (Conflict Serialization) را تضمین می‌کند.

- ۴) این پروتکل توالی بذیری تغایری (Conflict Serialization) و همچنین طرد تسلسلی (Cascadeless) را تضمین می‌کند.

- ۴۱- در دنباله رویداد زیر، $R_i(X)$ یعنی «تراکنش T_i شروع می‌شود و Read-Set آن X است»، V_j یعنی «تراکنش T_j نلاش می‌کند تا اعتبارسنجی شود» و $W_i(X)$ یعنی «تراکنش T_i پایان می‌یابد و Write-Set آن X است».
- مشخص کنید که اگر این طرح با یک زمان‌بند مبتنی بر اعتبارسنجی برداش شود، چه اتفاقی می‌افتد؟

$$R_1(A, B); R_2(B, C); V_1; R_3(C, D); V_2; W_1(A); V_3; W_2(B)$$

 ۱) فقط T_1 اعتبارسنجی می‌شود و T_2 و T_3 رد می‌شوند.

 ۲) T_1 و T_2 اعتبارسنجی می‌شوند ولی T_3 رد می‌شود.

۳) هر سه تراکنش اعتبارسنجی می‌شوند.

۴) هر سه تراکنش رد می‌شوند.

- ۴۲- کدام مورد در خصوص «Validation-based Concurrency Control» درست نیست؟

- ۱) در این روش از مهر زمانی (Timestamp) تراکنش‌ها استفاده می‌شود.
- ۲) در هنگام اجرای تراکنش تمام به‌هنگام‌سازی‌ها روی کمی محلی داده‌ها که برای هر تراکنش به صورت مجزی است، نگهداری می‌شود.
- ۳) در این روش فرض می‌شود که تداخل کمی بین تراکنش‌ها اتفاق خواهد افتاد، زیرا در صورت وجود تداخل زیاد بین تراکنش‌ها کارایی این روش بسیار کاهش می‌یابد.

۴) در این روش اگر یک Schedule توالی‌پذیر (Serializable) نباشد، در حین اجرای عملیات‌های داخل تراکنش این موضوع تشخیص داده شده و تراکنش متوقف می‌شود و اثرات آن توسط rollback می‌گردد.

- ۴۳- یک مدیر کنترل همروندی مبتنی بر مهر زمان سختگیرانه (Strict Timestamp Ordering) را در نظر بگیرید. در زیر دنباله‌ای از رویدادهای شامل رویدادهای شروع، که در آن St_1 یعنی تراکنش T_1 شروع می‌شود و Co_1 یعنی تراکنش T_2 تمامیت می‌شود. این دنباله نشان‌دهنده زمان واقعی است و زمان‌بند مبتنی بر مهر زمان به تراکنش‌ها مهر زمان را به ترتیب شروع‌شان تشخیص می‌دهد. مشخص کنید که برای آخرین دستور چه اتفاقی می‌افتد؟ (ترتیب دستورات دنباله از جب به راست است).

$St_1 ; St_2 ; St_3 ; r_1(A) ; w_1(A) ; r_2(A)$

(۲) صرف‌نظر می‌شود. (ignored)

(۱) بازگشت داده می‌شود. (rolled back)

(۴) اجرا می‌شود. (accepted)

(۳) به تأخیر می‌افتد. (delayed)

- ۴۴- رابطه $R(A, B, C, D)$ را در نظر بگیرید که بر آن A کلید اصلی رابطه است. فرض کنید R_1, R_2 و R_3 سه قطعه (Correctness) از رابطه R باشند که به صورت زیر تعریف شده‌اند. کدام یک از معیارهای صحت (fragmentation) نقض شده است؟

$$R_1 = \pi_{AB} \sigma_{A \geq Y}(R)$$

(۱) بازسازی (Reconstruction)

$$R_2 = \sigma_{A < Y} \pi_{AB}(R)$$

(۲) کامل بودن (Completeness)

$$R_3 = \pi_{CD}(R)$$

- ۴۵- گزینه درست کدام است؟

- ۱) توالی‌پذیری نمایی زیرمجموعه توالی‌پذیری تعارضی است و توالی‌پذیری نتیجه‌ای زیرمجموعه توالی‌پذیری تعارضی است.
- ۲) توالی‌پذیری تعارضی زیرمجموعه توالی‌پذیری نتیجه‌ای است و توالی‌پذیری نتیجه‌ای زیرمجموعه توالی‌پذیری نمایی است.
- ۳) توالی‌پذیری نمایی زیرمجموعه توالی‌پذیری نتیجه‌ای است و توالی‌پذیری نمایی زیرمجموعه توالی‌پذیری تعارضی است.
- ۴) توالی‌پذیری تعارضی زیرمجموعه توالی‌پذیری نمایی است و توالی‌پذیری نمایی زیرمجموعه توالی‌پذیری نتیجه‌ای است.