

کد کنترل



330

E

محل امضای:

نام: نام خانوادگی:

صبح جمعه  
۱۳۹۶/۱۲/۴

دفترچه شماره (۱)



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

جمهوری اسلامی ایران  
وزارت علوم، تحقیقات و فناوری  
سازمان سنجش آموزش کشور

## آزمون ورودی دوره دکتری (نیمه‌تمکز) – سال ۱۳۹۷

### 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	نا شماره
۱	مجموعه دروس تخصصی؛ ساختمان داده‌ها و طراحی الگوریتم‌ها – سیستم‌های عامل پیشرفت‌هه – پایگاه داده‌های پیشرفته	۴۵	۱	۴۵

استفاده از ماشین حساب مجاز نیست.

این آزمون نمره منفی دارد.

حل چایه، تکبر و انتشار سوالات به هر روش (الکترونیکی و...) بس از برگزاری آزمون، برای نهاد انتخاب خفیض و حقوقی تها با مجوز این سازمان مجاز نیاشد و با مختلفین برا بر غرورات و فثار می‌شود.

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

اینجانب ..... با شماره داوطلبی ..... در جلسه این آزمون شرکت می‌نمایم.

امضا:

-۱ میزان رشد توابع زیر به ترتیب سعودی (از چپ به راست) کدام است؟

$$n \log^*(n), \log(n)^{\log(n)}, \log(n!), \log(\log(n^n))$$

$$\log(\log(n)), \log(n!), \log(n)^{\log(n)}, \log(\log(n^n)) \quad (1)$$

$$\log(\log(n^n)), \log(n!), \log(n)^{\log(n)}, \log(\log(n)) \quad (2)$$

$$\log(\log(n^n)), \log(n!), \log(n)^{\log(n)}, n \log^*(n) \quad (3)$$

$$\log(\log(n^n)), n \log^*(n), \log(n!), \log(n)^{\log(n)} \quad (4)$$

جواب دو رابطه بازگشته زیر کدام است؟ -۲

$$T(n) = T(3/7n) + T(4/7n) + n, T(1) = 1$$

$$T'(n) = T'(2/7n) + T'(4/7n) + n, T'(1) = 1$$

$$T(n) = \Theta(n), T'(n) = \Theta(n) \quad (1)$$

$$T(n) = \Theta(n), T'(n) = \Theta(n \log n) \quad (2)$$

$$T(n) = \Theta(n \log n), T'(n) = \Theta(n) \quad (3)$$

$$T(n) = \Theta(n \log n), T'(n) = \Theta(n \log n) \quad (4)$$

-۳ فرض کنید یک زبان از حروف الفبای  $\{a, b, c, d, e, f, g, h, i\}$  تشکیل شده است و احتمال وقوع  $a$  برابر

۱۸ درصد،  $b$  برابر ۴ درصد،  $c$  برابر ۸ درصد،  $d$  برابر ۱۰ درصد،  $e$  برابر ۲۰ درصد،  $f$  برابر ۵ درصد،  $g$  برابر ۵

درصد،  $h$  برابر ۱۵ درصد و  $i$  برابر ۱۵ درصد است. درخت هافمن این زبان چند گره دارد؟

(۱) ۱۸

(۲) ۱۷

(۳) ۱۶

(۴) ۱۵

-۴ فرض کنید  $\{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\}$  یک تابع درهم‌ساز یکنواخت باشد. برای ورودی  $x$  عدد  $z$  را برابر تعداد

صفرهای سمت راست  $H(x)$  قرار می‌دهیم. برای عدد  $0 \leq c \leq 1$ ، احتمال  $z \geq c \log n$  از چه مرتبه‌ای است؟

(فرض کنید  $c$  ثابت است).

$$O(1/n) \quad (1)$$

$$O(1/n^c) \quad (2)$$

$$O(1/\log n) \quad (3)$$

$$O(1/\log^c n) \quad (4)$$

-۵ چه تعداد از تبدیل‌های زیر در زمان  $O(n)$  قابل انجام است؟

- تبدیل پیمایش پس‌ترتیب عناصر یک درخت دودویی کامل به پیمایش پس‌ترتیب آن
- تبدیل پیمایش پس‌ترتیب یک درخت دودویی کامل به پیمایش پیش‌ترتیب آن
- تبدیل پیمایش میان‌ترتیب عناصر یک درخت دودویی کامل به یک درخت دودویی جست‌و‌جو

۱ (۱)  
۲ (۲)  
۳ (۳)  
۴ (۴)

-۶ در یک داده ساختار هرم با  $n$  عنصر، عدد بعدی یک رأس (عددی که در دنباله‌ی مرتب‌شده بعد از عدد این رأس می‌آید) را در چه زمانی می‌توان به دست آورد؟

$O(1)$  (۱)  
 $O(n)$  (۲)  
 $O(\sqrt{n})$  (۳)  
 $O(\log n)$  (۴)

-۷ اعداد ۱ تا ۱۵ درون آرایه  $A$  به‌گونه‌ای ذخیره شده‌اند که تشکیل یک هرم کمینه متوازن می‌دهند. حداقل تعداد نایه‌جایی‌های  $A$  چه تعداد است؟

(دو درایه  $A[i]$  و  $A[j]$  تشکیل یک نایه‌جایی می‌دهند اگر  $j < i$  و  $A[i] > A[j]$ )

۱۱۰ (۱)  
۹۴ (۲)  
۷۱ (۳)  
۵۹ (۴)

-۸ آرایه  $A$  از  $n$  عدد دلخواه داده شده است. فرض کنید عملیات  $\text{reverse}(i, j)$  برای  $1 \leq i < j \leq n$  برابر با  $A[i..j]$  را معکوس می‌کند، یعنی به ازای هر  $i..j$   $A[i..j] = A[j..i]$  تعویض می‌کند. با حداقل چندبار استفاده از این عملیات می‌توان آرایه  $A$  را مرتب کرد؟

$O(n \log n)$  (۱)  
 $O(n\sqrt{n})$  (۲)  
 $O(n^2)$  (۳)  
 $O(n)$  (۴)

-۹ آرایه  $A$  شامل  $n$  عدد مختلف است. حال می‌خواهیم آرایه  $B$  را به این صورت پر کنیم که به ازای هر  $i$ ،  $B[i]$  برابر با میانه اعداد  $A[1]$  تا  $A[i]$  باشد. بهترین الگوریتم برای این کار از چه مرتبه‌ای است؟

$O(n^2)$  (۱)  
 $O(n\sqrt{n})$  (۲)  
 $O(n \log n)$  (۳)  
 $O(n^2 \log n)$  (۴)

- ۱۰ فرض کنید گراف  $G$  یک گراف جهت دار و وزن دار است که دور منفی ندارد. رئوس این گراف را با اعداد ۱ تا  $n$  بر حسب گذاری می‌کنیم و وزن یال از  $i$  به  $j$  را با  $w(i, j)$  نشان می‌دهیم. اگر گراف  $'G$  همان گراف  $G$  باشد، که فقط وزن یال‌های آن که با  $w'$  نشان می‌دهیم، طبق قاعده‌های زیر تغییر کرده است، به ازای چندتا از این قاعده‌ها، کوتاه‌ترین مسیر (خود مسیر نه طول مسیر) بین هر دو رأس داده شده در دو گراف  $G$  و  $'G$  یکسان است؟

$$w'(i, j) = w(i, j) + i - j$$

$$w'(i, j) = w(i, j) + j - i$$

$$w'(i, j) = w(i, j) + i + j$$

(۱)

(۲)

(۳)

(۴)

- ۱۱ الگوریتمی را در نظر بگیرید که ورودی  $a_1, \dots, a_n$  شامل  $n$  عدد مجزا را به ترتیب داده شده می‌خواند و هنگام خواندن؛  $a_i$  مقدار متغیر  $x$  را به احتمال  $1/1$  برابر  $a_i$  قرار می‌دهد. الگوریتم در پایان مقدار  $x$  را به عنوان خروجی گزارش می‌کند. با چه احتمالی خروجی الگوریتم برابر  $a_i$  است؟

(۱) می‌تواند هر مقداری کوچکتر یا مساوی  $1/1$  باشد.(۲) می‌تواند هر مقداری در بازه  $[1/n, 1/i]$  باشد.(۳)  $1/i$ (۴)  $1/n$ 

- ۱۲ در گراف جهت دار  $G$  وزن یال‌ها را یک قرار می‌دهیم و شار بیشینه از رأس  $s$  به  $t$  را محاسبه می‌کنیم. مقدار جریان بیشینه برابر کدام مورد است؟

(۱) تعداد مسیرهای بین  $s$  و  $t$ (۲) تعداد کوتاه‌ترین مسیرهای بین  $s$  و  $t$ (۳) تعداد مسیرهای مجازی یالی بین  $s$  و  $t$ (۴) تعداد مسیرهای مجازی رأسی بین  $s$  و  $t$ 

- ۱۳ چندتا از گزاره‌های زیر درست است؟

- اگر مسئله تصمیم‌گیری  $X$  در ان بی باشد، مسئله تصمیم‌گیری  $\text{not } X$  نیز در ان بی است.

- هر مسئله ان بی – سخت به یک مسئله ان بی – کامل قابل کاهش است.

- تمام مسائل ان بی – کامل به تمام مسائل ان بی – سخت قابل کاهش اند.

(۱)

(۲)

(۳)

(۴)

- ۱۴ فرض کنید گراف جهتدار  $G$  شامل  $n$  رأس و  $m$  یال، روابط دوستی بین  $n$  فرد را مدل می‌کند. به عبارت دقیق‌تر از  $u$  به  $v$  یال وجود دارد، اگر شخص  $u$  شخص  $v$  را بشناسد. در این شیوه هرگاه شخص از یک خبر مطلع شود آن را به اطلاع همه دوستان خود می‌رساند. می‌خواهیم یک خبر مشخص را به اطلاع همه برسانیم. می‌خواهیم کمترین تعداد افرادی را پیدا کنیم که با مطلع شدن آن‌ها، همه از خبر فوق مطلع شوند. بهترین الگوریتم برای محاسبه این مجموعه افراد از چه مربه‌ای است؟

$$O(m+n) \quad (1)$$

$$O(\min(n,m)) \quad (2)$$

$$O(n \log n + m) \quad (3)$$

(۴) این مسئله انپی - سخت است.

- ۱۵ در جست و جوی سطح اول (BFS)، به هر رأس یک بازه زمانی نسبت می‌دهیم. طوری که زمان قراردادن رأس در صفحه شروع بازه و زمان برداشتن آن از صفحه انتهای بازه باشد. کدام مورد درست است؟

(۱) ترتیب طول بازه‌های بین رؤوس، معادل با ترتیب فاصله‌ی آنان از رأس شروع است.

(۲) اگر یک رأس از نوادگان رأس دیگر در درخت BFS باشد، آنگاه بازه‌ی آن‌ها اشتراک ندارد.

(۳) اگر بازه‌ی دو رأس اشتراک نداشته باشند، آن‌گاه یکی از آن‌ها نوهدی دیگری در درخت BFS است.

(۴) اگر شروع بازه‌ی  $b$  بعد از شروع بازه‌ی  $a$  باشد، فاصله رأس شروع تا  $b$  بیشتر از فاصله رأس شروع تا  $a$  است.

- ۱۶ فرض کنید  $T = (V, E)$  یک درخت شامل  $n$  رأس باشد. می‌خواهیم  $C \subseteq V$  با حداقل تعداد رأس پیدا کنیم. طوری که برای هر یال در  $E$ ، حداقل یکی از دو سر آن یال در  $C$  باشد. الگوریتم حریصانه زیر را در نظر بگیرید.  $C$  را در ابتداء تهی قرار می‌دهیم. در هر مرحله رأس با درجه بیشینه در  $T$  را در  $C$  قرار می‌دهیم (درصورتی که بیش از یک رأس با درجه بیشینه بود، یکی از آن‌ها را به دلخواه انتخاب می‌کنیم) و تمام یال‌های مجاور آن را از  $T$  حذف می‌کنیم. این کار را تا زمانی که  $T$  تهی از یال شود ادامه می‌دهیم. کمترین مقدار  $n$  که برای آن، الگوریتم حریصانه فوق درست کار نمی‌کند، کدام است؟

(۱) ۳

(۲) ۴

(۳) ۵

(۴) برای هر  $n$  الگوریتم حریصانه جواب بهینه را برمی‌گرداند.

- ۱۷ گراف  $G = (V, E)$  با وزن‌های مثبت را در نظر بگیرید.  $d(u, v, k)$  را برابر طول کوتاه‌ترین مسیر از  $u$  به  $v$  در نظر بگیرید که حداقل  $k$  یال داشته باشد. چندتا از رابطه‌های بازگشته زیر برای  $k > 1$  درست می‌باشند؟

(۱) وزن یال  $w = (u, v)$  را نشان می‌دهد و وزن یالی که وجود نداشته باشد بی‌نهایت در نظر گرفته می‌شود.

$$d(u, v, k) = \min_{x \in V} (d(u, v, k-1), d(u, x, k-1) + w(x, v))$$

$$d(u, v, k) = \min_{x \in V} (d(u, x, k-1) + w(x, v))$$

$$d(u, v, k) = \min_{x \in V} (d(u, v, k-1), d(u, x, \lceil k/2 \rceil) + d(x, v, \lfloor k/2 \rfloor))$$

(۱) ۳

(۲) ۲

(۳) ۱

(۴) ۰

- ۱۸ در یک گراف همیند با  $n$  رأس و  $m$  یال، وزن یال‌ها ۱ یا ۲ هستند. بهترین الگوریتم برای یافتن درخت پوشای کمینه این گراف دارای چه زمان اجرایی است؟
- $O(n \log n + m)$  (۱)
  - $O(n \log n)$  (۲)
  - $O(n)$  (۳)
  - $O(m)$  (۴)
- ۱۹ سعید و وحید بازی زیر را انجام می‌دهند. ابتدا دو بازیکن روی یک عدد  $n$  توافق می‌کنند. بازی با  $x = 2$  آغاز می‌شود. بازیکن اول با انداختن سکه انتخاب شده و بازی را آغاز می‌کند. از این به بعد هر کدام از بازیکنان به دلخواه  $x$  را به توان ۲ یا ۳ می‌رساند. مثلاً اگر سعید بازی را آغاز کرده و ۳ را انتخاب کند،  $x$  برابر با ۸ خواهد شد. بعد از حرکت هر کدام از بازیکنان که  $n > X$  شود، بازی متوقف شده و بازیکن آخر به عنوان برنده بازی انتخاب می‌شود. بازی‌ها به طور متوسط در چند مرحله به پایان می‌رسند؟
- $\Theta(\log \log n)$  (۱)
  - $\Theta(\log^2 n)$  (۲)
  - $\Theta(\log n)$  (۳)
  - قابل محاسبه نیست. (۴)
- ۲۰ می‌خواهیم ماتریس‌های  $(M_1(5 \times 10) \text{ و } M_2(10 \times 3) \text{ و } M_3(3 \times 12) \text{ و } M_4(12 \times 5))$  را با همین ترتیب در هم ضرب کنیم. این کار با حداقل چند ضرب عددی قابل انجام است؟
- ۳۶۰ (۱)
  - ۴۰۵ (۲)
  - ۵۸۰ (۳)
  - ۶۳۰ (۴)
- ۲۱ تجمعی سرورها (Servers Consolidation)، یک تکنیک برای کدام مورد است؟
- ۱) اجرای سریع برنامه‌ها
  - ۲) کاهش توان مصرفی
  - ۳) استفاده مؤثر از منابع
  - ۴) سریز میانگیر (Buffer overflows) معمولاً خطای در نوشتن برنامه‌ها می‌باشد. کدام مورد، مشکل اصلی این خطای در یک سیستم کامپیوتری است؟
- ۲۲
- ۱) اجازه به هکرهای جهت حمله به سیستم‌ها با تغییر آدرس
  - ۲) ایجاد در پشتی (back-door) برای حمله کنندگان
  - ۳) خاموش شدن یک سیستم کامپیوتری
  - ۴) تغییر رفتار برنامه‌ها
- ۲۳ در یک سیستم چند هسته‌ای و چند نخی (Multi-threaded and Multi-core)، کدام روش مدیریت پردازه‌ها (Process) بالاترین اولویت از لحاظ کارایی را دارد؟
- ۱) نخ‌های سطح کاربر با زمان‌بندی غیر انحصاری (preemptive)
  - ۲) نخ‌های سطح کرنل با زمان‌بندی غیر انحصاری (preemptive)
  - ۳) نخ‌های سطح کاربر با زمان‌بندی انحصاری (non-preemptive)
  - ۴) نخ‌های سطح کرنل با زمان‌بندی انحصاری (non-preemptive)

- ۲۴- مهاجرت زنده پردازه‌ها (Process Live Migration) تکنیکی جهت کاهش توان مصرفی در مراکز داده با مجموعه‌ای از کاربردهای متفاوت می‌باشد. کدام مورد، مهم‌ترین فاکتور نامطلوب تحت تأثیر استفاده از این تکنیک است؟

(۱) کارایی (Performance)  
 (۲) قابلیت اطمینان (Reliability)

(۳) قرارداد سرویس خدمات (SLA)  
 (۴) زمان پاسخ‌دهی (Responsiveness)

- ۲۵- یک شرکت کامپیوتروی نیاز به راهاندازی و شروع به کار سریع دارد و از لحاظ امکانات مالی در تنگنا می‌باشد. برای شرکت کامپیوتروی کدام تکنیک مجازی‌سازی، بهترین گزینه است؟

الف) Para-Virtualization یا نزدیک شدن بیشتر به مجازی‌سازی

ب) هایبروایزور نوع ۲ (Hosted-OS VM)

ج) هایبروایزور نوع ۱ (Bare-Metal VM)

(۱) الف و ج  
 (۲) ب  
 (۳) ج  
 (۴) الف و ج

- ۲۶- در یک سیستم چندپردازنه (Multi Processor)، یک پردازه (Processor) دارای نخهای مستقل بوده که نیاز به تبادل اطلاعات (Communication) با همدیگر در فازهای مختلف اجرا دارند. برای رسیدن به بهترین کارایی در این سیستم، کدام زمان‌بندی مورد احتیاج است؟

(۱) گروهی (Gang scheduling)  
 (۲) اشتراک زمانی (Time-Share)

(۳) اشتراک مکانی (Space-Share)  
 (۴) صف (FIFO)

- ۲۷- کدام مشخصه به عنوان مزیت یک سیستم عامل میکروکرنل نیست؟

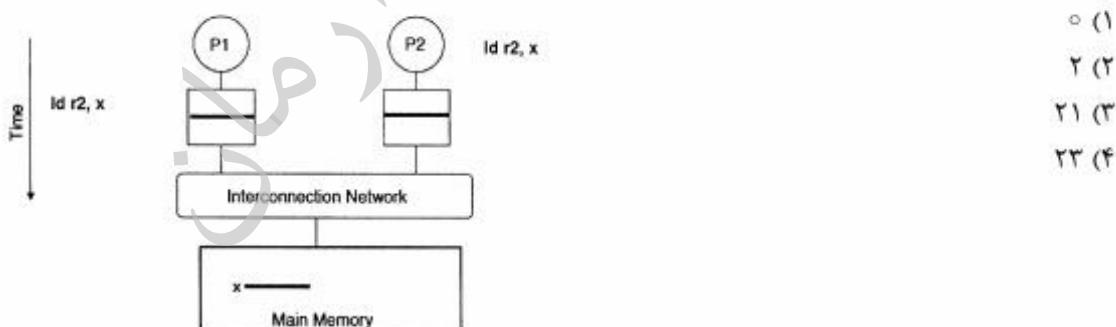
(۱) سادگی انتقال به یک سختافزار و معماری جدید (Portability)

(۲) تبادل اطلاعات با هزینه بالاسری کمتر (Communication)

(۳) قابلیت اطمینان بیشتر (Reliability)

(۴) امنیت بیشتر (Security)

- ۲۸- یک سیستم چندپردازنهای متقارن ناسازگار (Non-Coherent SMP)، که هر هسته فقط دارای یک نخ سختافزاری و حافظه پنهان (cache) سطح یک خصوصی با روش بازنویسی (write-back) بوده و دارای وضعیت رسم شده می‌باشد. مقدار اولیه متغیر X برابر ۲۳ باشد. (زمانی که در ثبات ۲۲ ذخیره شده است). در همین هنگام پردازه P1 (Process) مقدار جدید برابر ۲ را در متغیر X ذخیره می‌نماید، مقدار متغیر X وقتی پردازه P2 (Process) بلافاصله از آن استفاده می‌نماید، کدام است؟



- ۲۹- فرض کنید در یک سیستم کامپیوتوری دسترسی به حافظه  $100$  نانوثانیه طول بکشد. برای افزایش کارآیی صفحه‌بندی، یک TLB با متوسط سرعت دسترسی  $2$  نانوثانیه به کار گرفته شده است. انتظار داریم که  $90\%$  اوقات اطلاعات مورد نیاز برای ترجمه نشانی در TLB پیدا شود. با فرض این که جدول صفحه این سیستم دوسرطی است، هر دسترسی به حافظه مجازی در این سیستم به طور متوسط چند نانوثانیه است؟
- (۱) ۱۲۲
  - (۲) ۱۰۸
  - (۳) ۱۸
  - (۴) ۲۲
- ۳۰- دستگاهی وجود دارد که در آن کاهش مصرفی انرژی بسیار مهم است. برای رسیدن به این خصوصیت به منظور افزایش زمان استفاده از این دستگاه قبل از شارژ مجدد، کدام تکنیک باید اعمال شود؟
- (۱) افزایش عملات (Activity)
  - (۲) کاهش فرکانس (Frequency)
  - (۳) کاهش ولتاژ ورودی دستگاه (Supply Voltage)
  - (۴) جلوگیری از اعمال پالس ساعت (Clock Gating)
- ۳۱- در یک سیستم توزیع شده، معمولاً چندین نسخه از یک فایل نگهداری می‌گردد. این عمل به کدام منظور انجام می‌گیرد؟
- (۱) افزایش امنیت (Security)
  - (۲) افزایش مقیاس‌پذیری (Scalability)
  - (۳) کاهش انرژی (Energy Efficiency)
  - (۴) عدم وابستگی به محل (Location Independence)
- ۳۲- در یک معماری چندپردازنده NUMA (چند پردازنده با حافظه‌های با دسترسی غیریکنواخت)، معمولاً به داده‌هایی که در پردازنده‌های دورتر قرار می‌گیرند، دسترسی به عمل می‌آید. کدام تکنیک به منظور افزایش کارآیی (Performance) در یک معماری چندپردازنده NUMA، مورد استفاده است؟
- الف - مهاجرت پردازه (Process Migration)
  - ب - مهاجرت داده (Data Migration)
  - ج - تکثیر داده‌ها (Replication)
- (۱) الف و ب
  - (۲) الف و ج
  - (۳) ب و ج
  - (۴) الف و ب و ج
- ۳۳- در یک کلاستر هادوپ یکی از مواردی که مدیریت می‌گردد، مربوط به پردازه‌های سرگردان (Straggler Process) می‌باشد. این پردازه‌ها اصولاً دارای سرعت کمتری نسبت به دیگر پردازه‌ها در اجرای فازهای مختلف یک برنامه نگاشت - کاهش (Map-Reduce) دارند. زمان بند هادوپ برای مدیریت چنین مشکلی کدام راه حل را مدنظر قرار می‌دهد؟
- الف) سرشماری پردازه‌ها (Process Polling)
  - ب) ارسال ضربان قلب به پردازه‌ها (Heartbeats)
  - ج) اجرای دوباره پردازه بر روی ماشین مجازی دیگر
- (۱) الف و ب
  - (۲) الف و ج
  - (۳) ب و ج
  - (۴) الف و ب و ج

- ۳۴- یکی از تکنیک‌های زمان‌بندی در سیستم‌های چندپردازنده‌ای، اشتراک مکانی (Space-Sharing) می‌باشد. در این تکنیک پردازنده‌ها به گروه‌های مختلف کاری تقسیم می‌شوند و وظایف (Tasks) یک پردازه (Process) به یک گروه مشخص از پردازنده‌ها تخصیص داده می‌شوند. کدام مورد، از معایب این روش است؟

(۱) غیرقابل انعطاف بودن

(۲) عدم امکان اجرای نخ‌های اجرایی در یک زمان

(۳) کاهش قربت بین پردازه و پردازنده (Affinity)

(۴) افزایش هزینه بالاسری تعویض متن (Context-Switching)

- ۳۵- قطعه برنامه زیر ضرب دو ماتریس را پیاده‌سازی می‌کند. با درنظر گرفتن فرض‌های زیر، تعداد رخدادهای فقدان در TLB کدام است؟

- هر صفحه ۴۰۹۶ بایت است و هر عدد صحیح ۴ بایت.

- TLB مجموعاً ۸ سطر دارد.

- ساختار حافظه TLB کاملاً انجمنی (fully-associative) است.

- برای سیاست جایگزینی سطر در TLB از LRU استفاده می‌شود.

- تنها برنامه زیر در حال اجرا بر روی پردازنده است.

- کد اجرایی این برنامه در یک صفحه جا می‌شود و پشته اجرایی برنامه نیز در یک صفحه دیگر.

```
int a[1024][1024], b[1024][1024], c[1024][1024];
multiply() {
    unsigned i, j, k;
    for(i = 0; i < 1024; i++)
        for(j = 0; j < 1024; j++)
            for(k = 0; k < 1024; k++)
                c[i][j] += a[i][k] * b[k][j]; }
```

۱۰۲۴ (۱)

۱۰۲۴<sup>۰</sup> (۲)

۱۰۲۴<sup>۱</sup> (۳)

۱۰۲۴<sup>۲</sup> (۴)

- ۳۶- در سطوح جدایی در استاندارد SQL، کدام مورد درست است؟

(۱) در سطح جدایی Read committed مشکل شبح داده (Phantom data) و خواندن داده ناجور ممکن است رخ دهد.

(۲) در سطح جدایی Repeatable read مشکل شبح داده (Phantom data) و خواندن تکرارشدنی ممکن است رخ دهد.

(۳) در سطح جدایی Read committed مشکل شبح داده (Phantom data) و خواندن تکرارشدنی ممکن است رخ دهد.

(۴) در سطح جدایی Serializable مشکل شبح داده (Phantom data) و خواندن داده ناجور ممکن است رخ دهد.

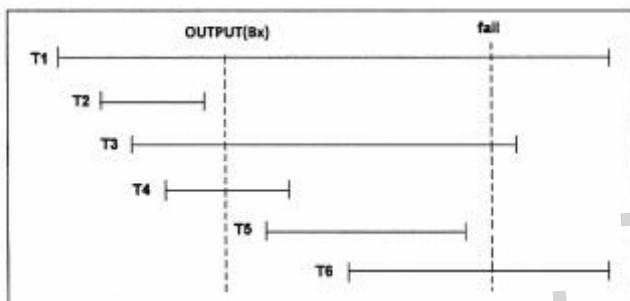
- ۳۷ در صورتی که مقدار اولیه  $A=10$  و  $B=5$  باشد، با اجرای طرح زیر در پروتکل قفل چنداسلوبی با اسلوب قفل به‌هنگام سازی (قفل U)، مقدار نهایی A و B به ترتیب از راست به چپ، کدام است؟

	T1	T2	T3	
۱	R(A)			۳۰ و ۱۵ (۱)
۲	$A=A^* ۳$			۱۵ و ۳۰ (۲)
۳		R(A)		۲۵ و ۳۰ (۳)
۴		$A=A/۲$		۴) در زمان به‌هنگام سازی، قفل دچار بن بست می‌شود.
۵		R(B)		
۶		$B=B^* ۲$		
۷		W(B)	R(B)	
۸			R(A)	
۹	W(A)			
۱۰			$B=B+A$	
۱۱				
۱۲			W(B)	
۱۳				

- ۳۸ در طرح زیر، lock point در تراکنش‌های T1 و T2، به ترتیب از راست به چپ در کدام لحظه اتفاق می‌افتد؟

	T1	T2	
۱	Lock-S(A)		۴ و ۲ (۱)
۲	Lock-X(B)		۶ و ۵ (۲)
۳		Lock-S(C)	۷ و ۸ (۳)
۴	Unlock(B)	Lock-X(A)	
۵			۱۰ و ۵ (۴)
۶	Unlock(A)	Unlock(C)	
۷		Unlock(A)	
۸			
۹			

- ۴۹- کدام مورد در خصوص trigger، نادرست است؟
- ۱) ترتیب اجرای آن‌ها قابل کنترل نیست.
  - ۲) مکانیسمی برای کنترل جامعیت پایگاه داده است.
  - ۳) یکی از مشکلات آن، وجود triggerهای بازگشتی است.
  - ۴) برای استفاده از آن به إعمال محدودیت در برنامه کاربردی نیاز است.
- ۴۰- کدام مورد در خصوص پروتکلهای قفل گذاری، نادرست است؟
- ۱) عملیات قفل‌برداری در پروتکل درختی می‌تواند نسبت به پروتکل ۲PL زودتر انجام شود.
  - ۲) پروتکل درختی، عدم وجود طرد تسلسلی و ترمیم‌پذیر بودن طرح را تضمین می‌کند.
  - ۳) پروتکل قفل گذاری جنگلی، توالی‌پذیری را تضمین نمی‌کند.
  - ۴) در پروتکل قصد قفل گذاری، قفل IX با خودش سازگار است.
- ۴۱- در طرح اجرای داده شده، اگر از deferred modification استفاده شده باشد، پس از وقوع خرابی کدام تراکنش‌ها باید Undo و کدام تراکنش‌ها باید Redo شوند؟
- (دستور OUTPUT(Bx) تخلیه حافظه نهان را اجبار می‌کند)



- ۴۲- با فرض اینکه در زمان‌بندی مقابله از پروتکل کنترل هم‌روندی متنی بر اعتبارسنجی استفاده شده است، کدام مورد، درست است؟
- ۱) هر دو تراکنش Rollback می‌شوند.
  - ۲) هر دو تراکنش به صورت کامل اجرا می‌شوند.
  - ۳) تراکنش T2 مجبور است Rollback شود.
  - ۴) تراکنش T1 مجبور است Rollback شود.

T1	T2
Read(B)	
Read (C )	
	Read(B)
	B:=B+100
	Read (A)
	A:=A-100
C:=B + C	
<Validation>	
Write(C )	
	<Validation>
	Write (B)
	Write(A)

- ۴۳- در ارتباط با پروتکل کنترل هم‌روندی Multi-version Two Phase Locking، کدام عبارت درست است؟

(۱) در این پروتکل امکان بروز بن بست وجود ندارد.

(۲) این پروتکل ترمیم‌پذیر بودن زمان‌بندی را تضمین می‌کند.

(۳) تراکنش‌های فقط خواندنی (Read Only) ممکن است Rollback شوند.

(۴) تراکنش‌هایی که داده‌ها را بروزرسانی می‌کنند (Update Transaction) هیچگاه Rollback نمی‌شوند.

- ۴۴- پس از بازیابی برنامه داده شده، کدام مورد، مقادیر A، B و C را به درستی نشان می‌دهد؟

C = ۳۰۰، B = ۲۰۰ (۱)

C = ۶۰، B = ۲۰۰۰ (۲)

C = ۷۰۰، B = ۲۰۵۰ (۳)

C = ۴۰۰، B = ۲۱۰۰ (۴)

<T<sub>0</sub>, Start>  
<T<sub>0</sub>, B, 2000,2050>  
<T<sub>0</sub>, Commit>  
<T<sub>1</sub>,Start>  
<T<sub>1</sub>,B,2050,2100>  
<T<sub>1</sub>, O<sub>4</sub>, Operation\_begin>  
<Checkpoint {T<sub>1</sub>}>  
<T<sub>1</sub>,C,700,400>  
<T<sub>1</sub>, O<sub>4</sub>, Operation\_end, (C,  
+300)>  
< T<sub>2</sub>,Start>  
<T<sub>2</sub>, O<sub>5</sub>, Operation\_begin>  
<T<sub>2</sub>,C,400,300>  
Crash

- ۴۵- براساس روش بازیابی ARIES، شماره RedoLSN مربوط به Log داده شده، کدام است؟

(۱) ای است که عمل Redo شماره Log (RedoLSN) باید از آنجا شروع شود).

newer												
	End of log at crash											
	7571: <T <sub>146</sub> commit>		۷۵۶۲ (۱)									
	7570: <T <sub>146</sub> , 2390.4, 50, 90>		۷۵۶۴ (۲)									
	7569: <T <sub>146</sub> begin>		۷۵۶۷ (۳)									
	7568: checkpoint		۷۵۶۹ (۴)									
	<table border="1"> <tr> <th>Txn</th><th>lastLSN</th></tr> <tr> <td>T145</td><td>7567</td></tr> </table>	Txn	lastLSN	T145	7567							
Txn	lastLSN											
T145	7567											
	<table border="1"> <tr> <th>PageID</th><th>PageLSN</th><th>RecLSN</th></tr> <tr> <td>4894</td><td>7567</td><td>7564</td></tr> <tr> <td>7200</td><td>7565</td><td>7565</td></tr> </table>	PageID	PageLSN	RecLSN	4894	7567	7564	7200	7565	7565		
PageID	PageLSN	RecLSN										
4894	7567	7564										
7200	7565	7565										
	7567: <T <sub>145</sub> ,4894.1, 40, 60>											
	7566: <T <sub>143</sub> commit>											
	7565: <T <sub>143</sub> ,7200.2, 60>											
	7564: <T <sub>145</sub> ,4894.1, 20, 40>											
	7563: <T <sub>145</sub> begin>											
older	7562: <T <sub>143</sub> ,7200.2, 60, 80>											