



قدم به قدم، همراه دانشجو...

WWW.GhadamYar.Com

جامع ترین و به روز ترین پرتال دانشجویی کشور (پرتال دانش)
با ارائه خدمات رایگان، تحصیلی، آموزشی، رفاهی، شغلی و...
برای دانشجویان

- (۱) راهنمای ارتقاء تحصیلی. (کاردانی به کارشناسی، کارشناسی به ارشد و ارشد به دکتری)
- (۲) ارائه سوالات کنکور مقاطع مختلف سالهای گذشته، همراه پاسخ، به صورت رایگان
- (۳) معرفی روش‌های مقاله و پایان‌نامه نویسی و ارائه پکیج‌های آموزشی مربوطه
- (۴) معرفی منابع و کتب مرتبط با کنکورهای تحصیلی (کاردانی تا دکتری)
- (۵) معرفی آموزشگاه‌ها و مراکز مشاوره تحصیلی معتبر
- (۶) ارائه جزوایت و منابع رایگان مرتبط با رشته‌های تحصیلی
- (۷) راهنمای آزمون‌های حقوقی به همراه دفترچه سوالات سالهای گذشته (رایگان)
- (۸) راهنمای آزمون‌های نظام مهندسی به همراه دفترچه سوالات سالهای گذشته (رایگان)
- (۹) آخرین اخبار دانشجویی، در همه مقاطع، از خبرگزاری‌های پربازدید
- (۱۰) معرفی مراکز ورزشی، تفریحی و فروشگاه‌های دارای تخفیف دانشجویی
- (۱۱) معرفی همایش‌ها، کنفرانس‌ها و نمایشگاه‌های ویژه دانشجویی
- (۱۲) ارائه اطلاعات مربوط به بورسیه و تحصیل در خارج و معرفی شرکت‌های معتبر مربوطه
- (۱۳) معرفی مسائل و قوانین مربوط به سرگذری، معافیت تحصیلی و امریه
- (۱۴) ارائه خدمات خاص ویژه دانشجویان خارجی
- (۱۵) معرفی انواع بیمه‌های دانشجویی دارای تخفیف
- (۱۶) صفحه ویژه نقل و انتقالات دانشجویی
- (۱۷) صفحه ویژه ارائه شغل‌های پاره وقت، اخبار استخدامی
- (۱۸) معرفی خوابگاه‌های دانشجویی معتبر
- (۱۹) دانلود رایگان نرم افزار و اپلیکیشن‌های تحصیلی و...
- (۲۰) ارائه راهکارهای کارآفرینی، استارت آپ و...
- (۲۱) معرفی مراکز تایپ، ترجمه، پرینت، صحافی و ... به صورت آنلاین
- (۲۲) راهنمای خرید آنلاین ارزی و معرفی شرکت‌های مطرح (۲۳)



WWW.GhadamYar.Ir

۰۹۱۲ ۳۰ ۹۰ ۱۰۸

WWW.PortaleDanesh.com

باما همراه باشید...

WWW.GhadamYar.Org

۰۹۱۲ ۰۹ ۰۳ ۸۰۱

www.GhadamYar.com

کد کنترل

330

E

نام:

نام خانوادگی:

محل امضا:



330E

صبح جمعه
۱۳۹۶/۱۲/۴
دفترچه شماره (۱)



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 (نیمه‌تم مرکز) – سال ۱۳۹۷

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

مدت پاسخگویی: ۱۵۰ دقیقه

تعداد سؤال: ۴۵

عنوان مواد امتحانی، تعداد و شماره سوالات

ردیف	مواد امتحانی	تعداد سؤال	از شماره	تا شماره
۱	مجموعه دروس تخصصی: ساختمن داده‌ها و طراحی الگوریتم‌ها – سیستم‌های عامل پیشرفتی – پایگاه داده‌های پیشرفتی	۴۵	۱	۴۵

استفاده از ماشین حساب مجاز نیست.

این آزمون نمره منفی دارد.

حق چاہ، تکبر و انتشار سوالات به هر روش (الکترونیکی و...) بس از برگزاری آزمون، برای تمامی انتخاب خلبان و حقوقی تبا با معجز این سازمان مجاز می‌باشد و با مخالفین برای این معرفات رفتار 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 صعودی (از چپ به راست) کدام است؟

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

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

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

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

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

-۲ جواب دو رابطه بازگشته زیر کدام است؟

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

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

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

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

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

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

-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؟

۱۸ (۱)

۱۷ (۲)

۱۶ (۳)

۱۵ (۴)

-۴ فرض کنید $H: \{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\}$ 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 پیش‌ترتیب 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
- ۳ (۱)
۲ (۲)
۱ (۳)
۰ (۴)
- ۶ در یک داده ساختار هرم با n عنصر، عدد بعدی یک رأس (عددی که در دنباله‌ی مرتب شده 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. حداکثر تعداد نابهجهایی‌های A چه تعداد است؟
- (دو درایه $[i]$ و $[j]$ از A تشکیل یک نابهجهایی 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 $1 \leq i < j \leq n$ برای $A[i..j]$ را معکوس می‌کند، یعنی به ازای هر $i \leq k \leq j - 1$ ، $A[i+k]$ را با $A[j-k]$ 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 برحسب 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, a_2, \dots, a_n شامل n عدد مجزا را به ترتیب داده شده می‌خواند و هنگام خواندن i مقدار متغیر X را به احتمال $1/n$ برابر a_i قرار می‌دهد. الگوریتم در پایان مقدار X را به عنوان خروجی گزارش می‌کند. با چه احتمالی خروجی الگوریتم برابر a است؟

۱) می‌تواند هر مقداری کوچکتر یا مساوی a باشد.

۲) می‌تواند هر مقداری در بازه $[1/n, 1/a]$ باشد.

۳) $1/a$

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

* هر مسئله ان پی – سخت به یک مسئله ان پی – کامل قابل کاهش است.

* تمام مسائل ان پی – کامل به تمام مسائل ان پی – سخت قابل کاهش‌اند.

۱)

۲)

۳)

۴)

۱۴- فرض کنید گراف جهت دار G شامل n رأس و m یال، روابط دوستی بین n فرد را مدل می‌کند. به عبارت دقیق‌تر از u به v به u وجود دارد، اگر شخص u شخص v را بشناسد. در این شبکه 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 مرتبه‌ای است؟

(۱) $O(m+n)$

(۲) $O(\min(n,m))$

(۳) $O(n \log n + m)$

(۴) این مسئله آن‌پی - 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 باشد، 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 $V \subseteq C$ 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 ابتدا 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 یهینه را برمی‌گرداند.

۱۷- گراف (V, E) با وزن‌های مشبّت 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 بازگشتی 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 همبند 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؟

$$O(n \log n + m) \quad (۱)$$

$$O(n \log n) \quad (۲)$$

$$O(n) \quad (۳)$$

$$O(m) \quad (۴)$$

-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؟

$$\Theta(\log \log n) \quad (۱)$$

$$\Theta(\log^2 n) \quad (۲)$$

$$\Theta(\log n) \quad (۳)$$

(۴) قابل محاسبه نیست.

-۲۰ می‌خواهیم ماتریس‌های (10×5) M_1 و (5×12) M_2 و (12×3) M_3 و (10×3) M_4 را با همین ترتیب در هم ضرب کنیم. این کار با حداقل چند ضرب عددی قابل انجام است؟

$$360 \quad (۱)$$

$$405 \quad (۲)$$

$$580 \quad (۳)$$

$$630 \quad (۴)$$

-۲۱ تجمعیت سرورها (Servers Consolidation)، یک تکنیک برای کدام مورد است؟
 ۱) اجرای سریع برنامه‌ها
 ۲) کاهش توان مصرفی
 ۳) استفاده مؤثر از منابع
 ۴) استفاده مؤثر از منابع

-۲۲ سرریز میانگیر (Buffer overflows) معمولاً خطایی در نوشتن برنامه‌ها می‌باشد. کدام مورد، مشکل اصلی این خطا در یک سیستم کامپیووتری است؟

- ۱) اجزاء به هکرها جهت حمله به سیستم‌ها با تغییر آدرس
- ۲) ایجاد در پشتی (back-door) برای حمله‌کنندگان
- ۳) خاموش شدن یک سیستم کامپیووتری
- 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 لحظه کارایی را دارد؟

- ۱) نخ‌های سطح کاربر با زمان‌بندی غیر انحصاری (preemptive)
- ۲) نخ‌های سطح کرنل با زمان‌بندی غیر انحصاری (non-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؟

(Reliability) ۲) قابلیت اطمینان

(Performance) ۱) کارایی

(Responsiveness) ۴) زمان پاسخ‌دهی

(SLA) ۳) قرارداد سرویس خدمات

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

(الف) Para-Virtualization یا نزدیک شدن بیشتر به مجازی‌سازی

(Hosted-OS VM) ۲) هایپروایزور نوع

(Bare-Metal VM) ۱) هایپروایزور نوع

۴) الف و ج

۳) ج

۲) ب

۱) الف

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

(Time-Share) ۲) اشتراک زمانی

(Gang scheduling) ۱) گروهی

(FIFO) ۴) صف

(Space-Share) ۳) اشتراک مکانی

کدام مشخصه به عنوان مزیت یک سیستم عامل میکروکرنل نیست؟

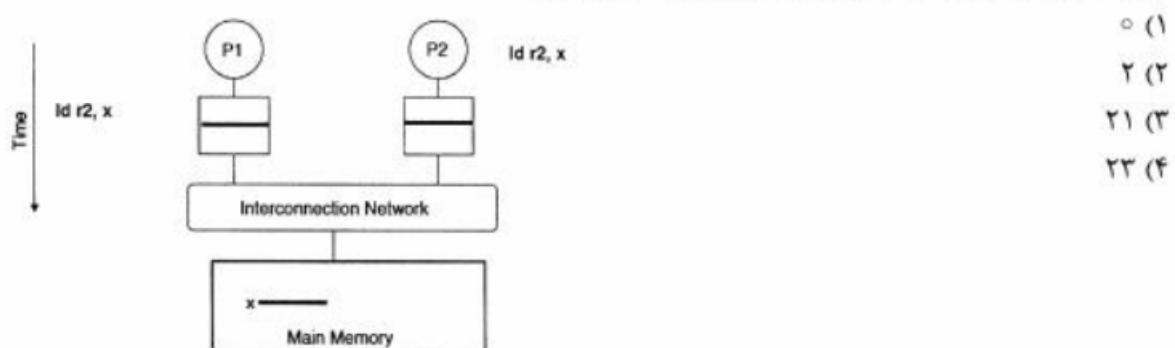
(Portability) ۱) سادگی انتقال به یک سختافزار و معماری جدید

(Communication) ۲) تبادل اطلاعات با هزینه بالاسری کمتر

(Reliability) ۳) قابلیت اطمینان بیشتر

(Security) ۴) امنیت بیشتر

- ۲۸- یک سیستم چندپردازندۀ متقارن ناسازگار (Non-Coherent SMP) است. 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 (Process) P1 مقدار جدید برابر ۲ را در متغیر X ذخیره می‌نماید، مقدار متغیر X وقتی پردازه (Process) P2 بلافاصله از آن استفاده می‌نماید، کدام است؟



-۲۹ فرض کنید در یک سیستم کامپیوتروی دسترسی به حافظه ۱۰۰ نانوثانیه طول بکشد. برای افزایش کارآیی صفحه‌بندی، یک TLB با متوسط سرعت دسترسی ۲ نانوثانیه به کار گرفته شده است. انتظار داریم که ۹۵٪ اوقات اطلاعات مورد نیاز برای ترجمه نشانی در TLB پیدا شود. با فرض این که جدول صفحه این سیستم دوستطحی 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 عملیات (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 هادوب 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 هادوب 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]; }
```

قدم به قدم، همراه دانشجو... ۱۰۲۴(۱)

۱۰۲۴(۲)

۱۰۲۴(۳)

۱۰۲۴(۴)

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

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

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

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

(۴) در سطح جدایی Serializable مشکل شیج 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؟

	T۱	T۲	T۳	
۱	R(A)			۳۰ و ۱۵ (۱)
۲	$A=A^* \Downarrow$	R(A)		۱۵ و ۳۰ (۲)
۳		$A=A/2$		۲۵ و ۳۰ (۳)
۴		R(B)		۴) در زمان به‌هنگام سازی، قفل دچار بن بست می‌شود.
۵		$B=B^* \Downarrow$		
۶		W(B)	R(B)	
۷		W(A)	R(A)	
۸				
۹	W(A)	B=B+A		
۱۰			W(B)	
۱۱				
۱۲				
۱۳				

- ۳۸ در طرح زیر، lock point در تراکنش‌های T۱ و T۲، به ترتیب از راست به چپ در کدام لحظه اتفاق می‌افتد؟

	T۱	T۲	
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)	۱۰ و ۵ (۴)
۵		Unlock(C)	
۶	Unlock(A)	Unlock(A)	
۷			
۸			
۹			

- ۳۹- 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 اعمال 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.

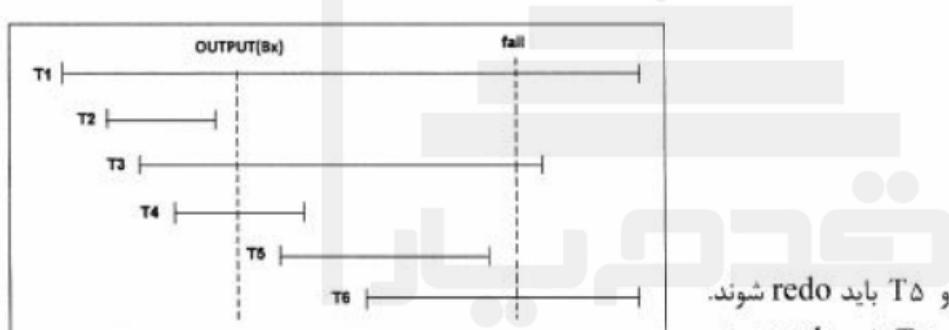
(۲) پروتکل درختی، عدم وجود طرد تسلسی و ترمیم پذیر بودن طرح را تضمین می‌کند.

(۳) پروتکل قفل گذاری جنگلی، توالی پذیری 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)



(۱) فقط تراکنش‌های T۴ و T۵ باید redo شوند.

(۲) فقط تراکنش‌های T۲ و T۳ باید undo شوند.

(۳) تراکنش‌های T۱ و T۲ باید undo و تراکنش‌های T۴ و T۵ باید redo شوند.

(۴) تراکنش‌های T۱، T۲، T۳ و T۶ باید undo و تراکنش‌های T۴ و T۵ باید redo شوند.

- ۴۲- با فرض اینکه در زمان‌بندی مقابله از پروتکل هم‌روندي مبتنی بر اعتبارسنجی استفاده شده است، کدام

موردنی درست است؟

(۱) هر دو تراکنش Rollback می‌شوند.

(۲) هر دو تراکنش به صورت کامل اجرا می‌شوند.

(۳) تراکنش T۲ مجبور است Rollback شود.

(۴) تراکنش T۱ مجبور است Rollback شود.

T۱	T۲
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 موردنی مقادیر A، B و C را به درستی نشان می‌دهد؟

$$C = 300, B = 200 \quad (1)$$

$$C = 60, B = 2000 \quad (2)$$

$$C = 700, B = 2050 \quad (3)$$

$$C = 400, B = 2100 \quad (4)$$

<T₀, Start>

<T₀, B, 2000,2050>

<T₀, Commit>

<T₁,Start>

<T₁,B,2050,2100>

<T₁, O₄, Operation_begin>

<Checkpoint {T₁}>

<T₁,C,700,400>

<T₁, O₄, Operation_end, (C,
+300)>

< T₂,Start>

<T₂, O₅, Operation-begin>

<T₂,C,400,300>

Crash

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

شماره RedoLog ای است که عمل Redo باید از آنجا شروع شود.

newer												
	End of log at crash											
	7571: <T ₁₄₆ commit>		7562 (1)									
	7570: <T ₁₄₆ , 2390.4, 50, 90>		7564 (2)									
	7569: <T ₁₄₆ begin>		7567 (3)									
	7568: checkpoint		7569 (4)									
	<table border="1" style="width: 100%; border-collapse: collapse;"> <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" style="width: 100%; border-collapse: collapse;"> <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 ₁₄₅ ,4894.1, 40, 60>											
	7566: <T ₁₄₃ commit>											
	7565: <T ₁₄₃ ,7200.2, 60>											
	7564: <T ₁₄₅ ,4894.1, 20, 40>											
	7563: <T ₁₄₅ begin>											
older	7562: <T ₁₄₃ ,7200.2, 60, 80>											



به اطلاع داوطلبان شرکت کننده در آزمون دکترای سال 1397 می‌رساند، این کلید اولیه غیر قابل استناد است و بسیار از دریافت نظرات داوطلبان و صاحب نظران، کلید تهابی سوالات تهیه و بر اساس آن کارنامه داوطلبان استخراج خواهد شد. در صورت تمایل می‌توانید حداکثر تا تاریخ 1396/12/15 با مراجعه به سیستم پاسخگویی اینترنتی به نشانی request.sanjesh.org و تکمیل فرم اعتراض به کلید سوالات آزمون دکترای سال 1397 اقدام نمایید. لازم به ذکر است نظرات داوطلبان فقط از طریق اینترنت دریافت خواهد شد و به موارد ارسالی از طریق دیگر رسیدگی نخواهد شد.



عنوان دقیقه	نوع دقیقه	شماره پاسخنامه	گروه امتحانی
مهندسی کامپیوتر-ترم افرازوالگوریتم	E	1	فنی و مهندسی

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

خروج