

331F

331

F

نام:

نام خانوادگی:

محل امضا:

صبح جمعه
۱۳۹۵/۱۲/۶
دفترچه شماره (۱)



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

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

آزمون ورودی دوره دکتری (نیمه‌تمترکز) داخل – سال ۱۳۹۶

رشته امتحانی مهندسی کامپیوتر – شبکه و رایانش (کد ۲۳۵۷)

مدت پاسخگویی: ۱۵۰ دقیقه

تعداد سوال: ۴۵

عنوان مواد امتحانی، تعداد و شماره سوالات

ردیف	مواد امتحانی	تعداد سوال	از شماره	تا شماره
۱	مجموعه دروس تخصصی (ساختمنان داده‌ها – طراحی الگوریتم‌ها – سیستم‌های عامل پیشرفت‌های شبکه‌های پیشرفت‌های)	۴۵	۱	۴۵

این آزمون نمره منفی دارد.

استفاده از ماشین حساب مجاز نیست.

اسفندماه – سال ۱۳۹۵

ساختمان داده‌ها:

- ۱ کدام مورد، جواب رابطه بازگشته $T(n) = T(\sqrt{n}) + O(\log n)$ است؟
- (۱) $O(\log n)$
 - (۲) $O(\log^{\gamma} n)$
 - (۳) $O(\sqrt{n})$
 - (۴) $O(n)$
- ۲ یک هرم کمینه با n عنصر متمایز داده شده است. می‌خواهیم به ازای عدد صحیح داده شده k ($k \leq \sqrt{n}$)، k امین کوچک‌ترین عنصر را در این هرم پیدا کنیم (یعنی عددی که دقیقاً k عنصر از آن کوچک‌تر هستند). با چه مرتبه زمانی این کار امکان‌پذیر است؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید).
- (۱) $O(n)$
 - (۲) $O(\sqrt{n})$
 - (۳) $O(k \log n)$
 - (۴) $O(k \log k)$
- ۳ یک درخت دودویی جستجو شامل n عنصر داده شده است. با فرض دانستن محل عنصر x در این درخت، کوچک‌ترین عنصر بزرگ‌تر از x را در چه زمانی می‌توان در درخت به دست آورد؟
- (فرض کنید تمام عناصر درخت متمایزند و درخت به صورت استاندارد و بدون هیچ گونه اطلاعات کمکی ذخیره شده است).
- (۱) $O(\log n)$
 - (۲) $O(\log^{\gamma} n)$
 - (۳) $O(n)$
 - (۴) $O(1)$
- ۴ آرایه‌ای شامل n عدد صحیح داده شده است. به ازای $i \leq j \leq n$ ، مقدار $\sum_{k=i}^j c_k$ را برابر مجموع مقادیر قرارگرفته در بازه i تا j از این آرایه تعریف می‌کنیم. می‌خواهیم میانگین تمام $\sum_{i=1}^n$ ‌های ممکن در این آرایه را پیدا کنیم. با چه مرتبه زمانی این کار امکان‌پذیر است؟ (فرض کنید چهار عمل اصلی در $O(1)$ قابل انجام‌اند).
- (۱) $O(n \log n)$
 - (۲) $O(n \log^{\gamma} n)$
 - (۳) $O(n^{\gamma})$
 - (۴) $O(n)$
- ۵ فرض کنید یک کاهش چندجمله‌ای از مسئله ۱ به مسئله ۲ داریم. کدام مورد، درست است؟
- (۱) اگر مسئله ۲ ان پی- سخت باشد، آن گاه مسئله ۱ ان پی- تمام است.
 - (۲) اگر مسئله ۱ ان پی- تمام باشد، آن گاه مسئله ۲ نیز ان پی- تمام است.
 - (۳) اگر مسئله ۱ ان پی- تمام باشد، آن گاه مسئله ۲ ان پی- سخت است.
 - (۴) اگر مسئله ۲ ان پی- سخت باشد، آن گاه مسئله ۱ نیز ان پی- سخت است.

-۶ کدام مورد در خصوص الگوریتم دایکسترا درست است؟

(۱) هزینه سرشکن به روزرسانی هر رأس $O(1)$ است.

(۲) هزینه سرشکن به روزرسانی هر رأس $O(n)$ است.

(۳) هزینه سرشکن به روزرسانی هر رأس $O(\frac{m}{n})$ است.

(۴) فاصله هر رأس تا مبدأ در طول الگوریتم دقیقاً یک بار به روز می‌شود.

کدام یک از توابع درهم‌سازی زیر یکنوا (uniform) است؟ (فرض کنید اندازه جدول درهم‌سازی k است).

$$(1) h(x) = kx \bmod (k - 1)$$

$$(2) h(x) = (k - 1)x \bmod k$$

$$(3) h(x) = x \bmod (k - 1)$$

$$(4) h(x) = x^7 \bmod k$$

چه تعداد از گزاره‌های زیر، درست است؟

- اگر وزن تمام یال‌های یک گراف با مقدار مثبت C جمع شود، کوتاه‌ترین مسیرها تغییر نمی‌کند.

- اگر وزن تمام یال‌های یک گراف در مقدار مثبت C ضرب شود، کوتاه‌ترین مسیرها تغییر نمی‌کند.

- اگر وزن تمام یال‌های یک گراف با مقدار منفی C جمع شود، کوتاه‌ترین مسیرها تغییر نمی‌کند.

- اگر وزن تمام یال‌های یک گراف در مقدار منفی C ضرب شود، کوتاه‌ترین مسیرها تغییر نمی‌کند.

(۱) ۱ (۲) ۲ (۳) ۳ (۴) ۴

میانگین ارتفاع درخت DFS بر روی یک گراف کامل با فرض آنکه راس شروع تصادفی انتخاب شده است از چه مرتبه‌ای است؟

(۱) $O(1)$

(۲) $O(n)$

(۳) $O(\sqrt{n})$

(۴) $O(\log n)$

شبکه‌ای متشکل از n رأس، دو رأس معین s و t داده شده است. فرض کنید ظرفیت تمام یال‌های شبکه نامتناهی است. به

ازای یک شار f از s به t ، یالی که بیشترین شار از آن عبور می‌کند را یال تنگنا و مقدار شار عبوری از آن یال را «تنگنای»

شار f می‌نامیم. می‌خواهیم به ازای یک مقدار صحیح C داده شده، شاری با مقدار C را با کمترین تنگنا از s به t منتقل

کنیم. با چندبار استفاده از الگوریتم فورد-فالکرسن می‌توان این شار را به دست آورد؟ (بهترین گزینه را انتخاب کنید).

$O(n \log C)$ (۱)

$O(\log C)$ (۲)

$O(n)$ (۳)

$O(1)$ (۴)

طراحی الگوریتم‌ها:

-۱۱ در مرتب‌سازی آرایه‌ای به طول N با الگوریتم‌های MergeSort .Randomized quicksort .Insertion sort

میزان استفاده از پشته فراخوانی (Callstack) به ترتیب از چه مرتبه‌ای است؟

(۱) $O(\log_r N), O(\log_r N), O(1)$ (۲) $O(1), O(\log_r N), O(1)$

(۳) $O(N \log_r N), O(N \log_r N), O(1)$ (۴) $O(N \log_r N), O(N \log_r N), O(N^r)$

-۱۲ وزارت ارشاد قصد دارد یک کتاب داستان آموزنده را از زبان انگلیسی به زبان‌های رایج در ایران ترجمه و منتشر نماید. هزینه ترجمه یک صفحه بین هر دو زبان به هزار تومان در جدول زیر داده شده است. اگر این کتاب صد صفحه داشته باشد، کمترین هزینه ترجمه آن به همه زبان‌ها چند تومان است؟

	لری	عربی	کردی	ترکی	فارسی
انگلیسی	۵	۷	۸	۵	۸
فارسی	۰	۱	۱	۲	۱
ترکی		۰	۲	۲	۳
کردی			۰	۵	۲
عربی				۰	۱۰

- (۱) یک میلیون
 (۲) سه میلیون و سیصد هزار
 (۳) پنج میلیون
 (۴) هشت میلیون
- ۱۳ آرایه‌ای به طول n داده شده که n توان درست ۲ است. الگوریتم زیر را در نظر بگیرید:
- ۱ لیست را به n/k زیر لیست k تابان تقسیم کنید. هر زیر لیست را با **Insertion sort** مرتب کنید.
 - ۲ متغیر Δ را برابر ۲ قرار دهید.
 - ۳ تا زمانی که $i \times k$ کوچکتر یا مساوی n است، عملیات زیر را تکرار کنید:
 - ۱-۱ آرایه را به صورت قسمت‌های $i \times k$ در نظر بگیرید.
 - ۲-۲ هر قسمت را از وسط به دو زیر لیست تقسیم کرده و آن‌ها را با هم ادغام **merge** کنید.
 - ۳-۳ متغیر Δ را دو برابر کنید.
- هزینه الگوریتم در بدترین حالت، کدام است؟

$$\theta\left(\left(\frac{n}{k}\right) \cdot \log\left(\frac{n}{k}\right)\right) \quad (2) \quad \theta(n \cdot \log n) \quad (1)$$

$$\theta\left(nk + \left(\frac{n}{k}\right) \cdot \log\left(\frac{n}{k}\right)\right) \quad (4) \quad \theta\left(nk + n \cdot \log\left(\frac{n}{k}\right)\right) \quad (3)$$

-۱۴ پیماش **Postorder** و **Preorder** یک درخت دودویی داده شده است. پیماش **inorder** آن، کدام است؟

Preoder : fgbceda

Postorder : gdecabf

$$gfecabd \quad (2) \quad gfecdba \quad (1)$$

$$(4) \text{ نمی‌توان به دست آورد.} \quad gfecbda \quad (3)$$

-۱۵ استفاده از کدام داده ساختار، در مرتب‌سازی ادغامی (mergesort) $O(n \log n)$ به پیچیدگی منجر می‌شود؟

(i) لیست پیوندی یک طرفه، (ii) لیست پیوندی دو طرفه، (iii) آرایه

(i) فقط ii \quad (ii) فقط iii \quad (iii) فقط ii

(4) هر سه مورد ii \quad (1) i \quad (2) ii \quad (3) i \quad (4) ii

-۱۶ در صورتی که یک آرایه مرتب شده (صعودی) داشته باشیم، کدام الگوریتم مرتب‌سازی بهترین عملکرد را دارد؟

(1) ادغامی \quad (2) درجی

(3) سریع \quad (4) هیچ

- ۱۷ فرض کنید که $2n+1$ عدد داریم و می‌دانیم که هر کدام از این اعداد دقیقاً دو بار آمده است به جز یک عدد. پیچیدگی زمانی الگوریتمی که عدد یکتا را تعیین کند چقدر است؟ فرض کنید اعمال رایج روی دو عدد در $O()$ انجام می‌شود.

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

```
for k = n Down to n - 1000
```

```
{   j = 1;
    while(j <= n)
    {   j = j * 2;
        i = 0;
        b = 1;
        while(b == 1 and i < j)
        {   if(i + j) % 2 == 0
            b = 0;
            i++;
        }
    }
}
```

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

- ۱۹ کدام مورد، خروجی تابع زیر برای ورودی $f(2, 5)$ است؟

```
int f(int n, int m)
{
    if(m < n)
        return 2 * m;
    else
        return(f(min(m, n), max(m, n) - 1) + (3 * n));
}
```

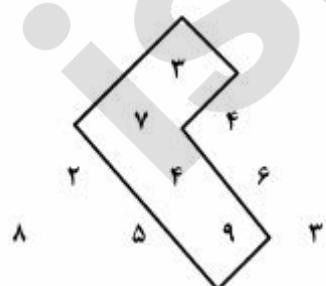
۲۶ (۲)

۲۰ (۱)

۴ خاتمه نمی‌یابد

۴۴ (۳)

- ۲۰ مثلثی از اعداد صحیح و مثبت در \mathbb{N} ردیف به صورت زیر داده شده است. از رأس مثلث شروع کرده و در هر قدم به عدد مجاور در سطر پایین حرکت می‌کنیم. هدف پیدا کردن مسیری حداکثری از مجموع اعداد هم‌جوار است. (برای مثال در شکل زیر مسیر حداکثری به طول ۲۳ نشان داده شده است). هزینه زمانی بهترین الگوریتمی که می‌توان برای یافتن این مسیر حداکثری نوشت، کدام است؟

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

سیستم‌های عامل پیشرفته:

-۲۱ کدام رخداد، در سیستم‌های عامل و هایبروایزرها از اولویت بالاتری برخوردار هستند؟

- (۱) Exception
 (۲) System Programs
 (۳) Software Interrupt
 (۴) Hardware Interrupt

-۲۲ در کدام مورد، بهتر است از **Interrupt** به جای **polling** برای کشف رخدادها توسط سیستم عامل استفاده نمود؟

- (۱) هنگامی که حجم قابل توجهی از داده‌ها در فواصل زمانی مشخصی آمده برداشت باشند.
 (۲) هیچ‌کدام، چرا که همواره در سیستم عامل‌های مدرن **polling** به **Interrupt** ترجیح داده می‌شود.
 (۳) هنگامی که قرار باشد سیستم سریعتر از آنچه توسط وقفه امکان‌پذیر است به رخدادها واکنش نشان دهد.
 (۴) موارد ۱ و ۳

-۲۳ یک سیستم توزیع شده **object-based** را در نظر بگیرید که قرار است از روی ماشین A یک **method** از یک **object** روی ماشین B از راه دور فراخوانی شود و دو پارامتر که آنها نیز **object** هایی روی ماشین‌های C و D هستند به عنوان پارامتر به آن **method** ارسال (pass) می‌شوند. در دو حالت بهینه و بدون بهینه‌سازی، چندبار باید **object** هایی بین ماشین‌های مختلف **serialize** شوند؟

- (۱) ۴ و ۶
 (۲) ۵ و ۶
 (۳) ۳ و ۵
 (۴) ۴ و ۵

-۲۴ فرض کنید قرار باشد برنامه‌ای که از کد باینری پردازنده نوع ۱ تشکیل شده روی پردازنده نوع ۲ اجرا گردد. به کدام تکنیک نیاز است، مشکل اصلی آن تکنیک چیست و مرسوم‌ترین کاربرد عملی آن تکنیک (به ترتیب از راست به چپ) کدام است؟

- (۱) Game .Performance loss .Emulation
 (۲) Cloud .Server Temperature .Emulation
 (۳) Game .Performance loss .Virtualization
 (۴) Cloud .Server Temperature .Virtualization

-۲۵ یک سیستم متشکل از یک **Guest OS (GOS)** و دو **Virtual Machine Manager (VMM)** را در نظر بگیرید که در VMM از الگوریتم زمانبندی **Round Robin** با برش زمانی 100ms و در GOS اول از الگوریتم **Round Robin** با برش زمانی 200ms و در GOS دوم از الگوریتم زمانبندی **Round Robin** با برش زمانی 50ms استفاده گردد. اگر هر کدام از GOS‌ها دو فرآیند با زمانهای اجرای ۰.۵ ثانیه داشته باشند، زمان تکمیل میلی ثانیه است؟

- (۱) ۱۵۰ ، ۱۸۵۰
 (۲) ۶۲/۵ ، ۱۸۵۰
 (۳) ۱۱۲۵ ، ۱۸۸۷/۵
 (۴) ۱۶۲۵ ، ۱۸۸۷/۵

- ۲۶ امروزه ادعا می‌شود سیستم‌های متترکز multi/many-core نیز به نوعی سیستم توزیع شده محسوب می‌شوند.
کدام مورد، از چالش‌های طراحی اینگونه سیستم‌های توزیع شده محسوب نمی‌شود؟
- (۱) شفافیت
 - (۲) ناهمگنی منابع
 - (۳) تأخیر در ارتباطات
 - (۴) پویایی تغییرات ناشی از خرابی اجزا و بازبیکری‌بندی آنها
- ۲۷ گرفتن یک snapshot از یک ماشین مجازی در راستای کدام هدف نیست؟
- | | | |
|-------------------|---------------|--------------------|
| Protection (۲) | Migration (۱) | Error Recovery (۳) |
| Consolidation (۴) | | |
- ۲۸ در صورت استفاده از یک نرم‌افزار Hypervisor برای ایجاد و مدیریت ماشین‌های مجازی، کدام مورد، کارایی اجرای دستورات انحصاری (privileged) را نسبت به دستورات غیرانحصاری کاهش می‌دهد؟
- | | | |
|----------------------|----------------|--------------------|
| Consolidation (۲) | Templating (۱) | Virtual Memory (۳) |
| Trap-and-Emulate (۴) | | |
- ۲۹ اگر وظایف زیر بر مبنای الگوریتم زمان‌بندی RM (Rate-Monotonic) اجرا شوند، کدام خاصیت زیر شرط کافی دقیق‌تری است تا بتوان هر دو وظیفه را بصورت موفق زمان‌بندی نمود؟
(برای هر وظیفه مولفه سمت چپ دوره - برابر با موعد - و مؤلفه سمت راست زمان اجرا در هر دوره است).
- $T_1 : (50, x)$ $x + 2y \leq 50 \quad (۲)$ $2x + y \leq 50 \quad (۱)$
 $T_2 : (25, y)$ $x + 2y \leq 40 \quad (۴)$ $2x + y \leq 40 \quad (۳)$
- ۳۰ یک صفت مشترک بین ۴ پردازنده همگن در یک سیستم multicore را در نظر بگیرید که ۵ وظیفه مستقل P1, P2, P3, P4, P5 در آن قرار گرفته‌اند و از الگوریتم Round-Robin با برش زمانی ۱ برای زمان‌بندی آنها استفاده می‌شود. الگوی زمان‌بندی این فرایندها در تضاد با کدام مورد است؟
- | | | |
|---------------------|--------------|--------------------|
| Deadlock (۲) | Fairness (۱) | Cache affinity (۳) |
| Cache coherency (۴) | | |

شبکه‌های پیشرفته:

- ۳۱ در صورتی که یک مشتری بخواهد دو فایل ۱۲۸ کیلوبايتی را از یک سایت دانلود کند، برای نحوه اتصال درخواست‌های موازی non-persistent parallel TCP، مدت زمان دریافت فایل چند ثانیه است؟
(فرض کنید RTT=10 ms و پهنای باند=۱۰ مگابیت بر ثانیه است و از اندازه بسته‌های TCP SYN/ACK و درخواست HTTP صرف نظر کنید).
- (۱) ۰/۲۲
 - (۲) ۰/۲۳
 - (۳) ۰/۲۴
 - (۴) ۰/۲۵

- ۳۲- یک اتصال TCP برقرار شده است که در آن $MSS=1\text{ KB}$ و $RTT=100\text{ ms}$ است. وقتی اندازه پنجره فرستنده برابر ۱۶ کیلوبایت است یک timeout تشخیص داده می‌شود. چند میلی ثانیه طول می‌کشد که اندازه پنجره فرستنده برابر ۱۴ کیلوبایت شود؟

- (۱) ۵۰۰
- (۲) ۹۰۰
- (۳) ۱۰۰۰
- (۴) ۱۳۰۰

- ۳۳- گره‌های عضو یک **Distributed hash table** از نوع **circular** با ۲۷ گره از ۲۶ نام‌گذاری شده‌اند. هر گره پس از پاسخ‌گویی به هر درخواست آن را به مدت ۶۰ ثانیه cache می‌کند. فرض کنید گره ۰ مسئول نگهداری کلیدهای بازه $i+99$ تا $100i$ باشد و به گره‌های $i+1$, $i+3$ و $i+9$ (به پیمانه ۲۷) متصل باشد. به علاوه فرض کنید یک مشتری درخواستی با کلید «شبکه» به گره شماره ۲۰ می‌فرستد که می‌دانیم $=1853$ (شبکه) است. اگر برای پاسخ‌گویی به این درخواست دقیقاً ۴ گره (با در نظر گرفتن گره ۲۰) درگیر شوند، گره cache که جواب را بر می‌گرداند، کدام است؟

- (۱) ۲۰
- (۲) ۱۸
- (۳) ۱۴
- (۴) ۵

- ۳۴- لینکی با پهنای باند (نرخ ارسال) B و تأخیر انتشار (L) (propagation delay) را در نظر بگیرید. ارسال یک پسته ۵۰۰ بایتی از یک سمت لینک به سمت دیگر ۱ میلی ثانیه و انتقال ۱۵۰۰ بایت ۲ میلی ثانیه طول می‌کشد. پهنای باند لینک (B Mbps) و تأخیر لینک (L) به میلی ثانیه کدام است؟

- (۱) $B=4, L=0.8$
- (۲) $B=6, L=0.75$
- (۳) $B=8, L=0.5$
- (۴) $B=10, L=0.3$

- ۳۵- کدام مورد، فلسفه طراحی «best effort» اینترنت را نشان می‌دهد؟

- الف) بسته‌ها ممکن است تلف شوند
 - ب) سوئیچ‌ها ظرفیت بافر محدودی دارند
 - پ) استفاده از شبکه‌های تلفن موجود
 - ت) تقسیم کارکردها به لایه‌های مجرأ
- (۱) الف و ت
 - (۲) ب و پ
 - (۳) الف و ب
 - (۴) پ و ت

- ۳۶- کدام انتخاب‌های طراحی، به مقیاس‌پذیری اینترنت کمک کردند؟

الف) استفاده از شبکه‌های تلفن موجود

ب) تعیین آستانه‌ی تأخیر انتها - به - انتهای مورد قبول

پ) استقرار IP به عنوان پروتکل مشترک برای اتصال بینایی

ت) تسهیم آماری در ریزدانگی بسته‌های مجزا

(۲) ب و پ و ت

(۴) الف و پ و ت

(۱) الف و ب

(۳) الف و ت

- ۳۷- لینکی با پهنای باند(نرخ ارسال) B و تأخیر انتشار L (propagation delay) را در نظر بگیرید که دو میزبان

در دو طرف آن قرار دارند. در لحظه $t = 0$ از طرف میزبان ۱ دو بسته با اندازه P پشت سر هم برای میزبان ۲

ارسال می‌شود که او به محض دریافت هر کدام ack آن ها را که اندازه هر کدام A است ارسال می‌کند ($A < P$).

دو ack در زمان‌های T_1 و T_2 به میزبان اول می‌رسند. معادله برای محاسبه B بر حسب زمان دریافت بسته‌ها و اندازه‌ی آن‌ها برقرار است؟

$$B = \frac{P + A}{T_2 - T_1} \quad (۲)$$

$$B = 2 \frac{P}{T_2 - T_1} \quad (۴)$$

$$B = \frac{P}{T_2 - T_1} \quad (۱)$$

$$B = 2 \frac{P + A}{T_2 - T_1} \quad (۳)$$

- ۳۸- کدام مورد، درست است؟

الف) سویچینگ بسته‌ای (packet switching) از نظر بهره‌وری بیشتر منابع در شرایط ترافیکی خاص، از سویچینگ مداری (circuit switching) کارآمدتر است چون از تسهیم آماری با ریزدانگی کوچکتر استفاده می‌کند.

ب) اینترنت برای دستیابی به کارآیی (performance) بهتر از لایه‌بندی استفاده می‌کند.

پ) استفاده از لایه‌بندی در اینترنت نوآوری در تکنولوژی‌های لینک را ترغیب می‌کند.

ت) وقتی یک فایل 1 GB را از طریق یک لینک 1 Gbps که تأخیر انتشار $10\text{ }\mu\text{s}$ دارد ارسال کنیم زمان ارسال (transmission) از زمان انتشار (propagation) بیشتر است.

(۴) ب و ت

(۳) ب و پ

(۲) الف و ب

(۱) الف و ب

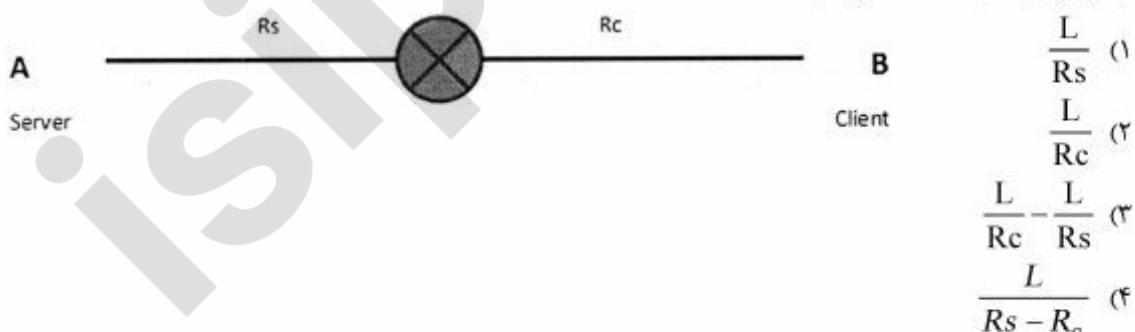
- ۳۹- در سرور A توسط یک لینک با نرخ Rs به روتور و روتور توسط یک لینک با نرخ Rc به مشتری B متصل است.

فرض کنید دو بسته را پشت سر هم از A به B ارسال می‌کنیم و هیچ ترافیک دیگری در شبکه وجود ندارد، اندازه

هر بسته L بیت و تأخیر انتشار هر کدام از لینک‌ها d_{prop} است. فرستنده بسته دوم را T ثانیه پس از ارسال

بسته اول ارسال می‌کند. T حداقل کدام باشد، تا تأخیر صفت ایجاد نشود؟

(با فرض اینکه لینک Rc گلوگاه باشد).



- ۴۰- جدول زیر عملکرد TCP RENO را نشان می‌دهد. پنجره TCP بر حسب بایت است. کدام مورد برای پر کردن مکان‌های خالی مناسب‌تر است؟

State	Event	TCP Sender Action	Commentary
Slow Start (SS)	ACK receipt for previously unacked data	(A)	(B)
Congestion Avoidance (CA)	ACK receipt for previously unacked data	(C)	(D)
SS or CA	Loss event detected by triple duplicate ACK	(E)	(F)
SS or CA	Timeout	(G)	Fast recovery, implementing multiplicative decrease. CongWin will not drop below 1 MSS.
SS or CA	Duplicate ACK	Increment duplicate ACK count for segment being acked	CongWin and Threshold not changed

(۱) (A) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + 1$

(C) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + (1/\text{CongWin})$

(E) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2, \text{CongWin} = \text{Threshold}$,

(G) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2, \text{CongWin} = 1$,

(۲) (A) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + 1$, If ($\text{CongWin} > \text{Threshold}$) Set state to "CA"

(C) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + (1/\text{CongWin})$

(E) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2, \text{CongWin} = \text{Threshold}$, Set state to "CA"

(G) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2$, $\text{CongWin} = 1$, Set state to "SS"

(۳) (A) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + \text{MSS}$

(C) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + (\text{MSS}/\text{CongWin})$

(E) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2, \text{CongWin} = \text{Threshold}$, Set state to "CA"

(G) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2$, $\text{CongWin} = 1$ MSS, Set state to "SS"

(۴) (A) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + \text{MSS}$, If ($\text{CongWin} > \text{Threshold}$) Set state to "CA"

(C) $\text{CongWin} = \text{CongWin} + \text{MSS} * (\text{MSS}/\text{CongWin})$

(E) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2, \text{CongWin} = \text{Threshold}$, Set state to "CA"

(G) $\text{Threshold} = \text{CongWin}/2$, $\text{CongWin} = 1$ MSS, Set state to "SS"

- ۴۱ - یک فایل تصویری به اندازه ۱۰۰۰۰ بایتی طبق توبولوژی زیر از مبدأ به مقصد ارسال می‌شود.



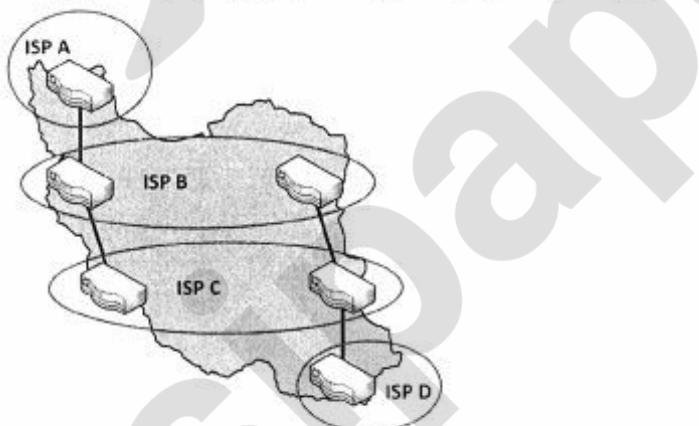
الف) اگر سوئیچ‌ها از نوع **Store-and-Forward** باشند، مدت زمان ارسال فایل از مبدأ به مقصد چند ثانیه است؟ (ظرفیت هر کدام از لینک‌های سر راه ۱ Kbps است و از همه تأخیرهای دیگر صرف نظر کنید).

ب) اگر پیغام به قطعات (segment) ۱۰۰۰ بیتی تقسیم شود، زمان رسیدن فایل به مقصد را چند ثانیه است؟

- (۱) الف: ۳۰ و ب: ۸۲
- (۲) الف: ۲۴۰ و ب: ۸۲
- (۳) الف: ۲۴۰ و ب: ۱۰/۲۵
- (۴) الف: ۳۰ و ب: ۱۰/۲۵

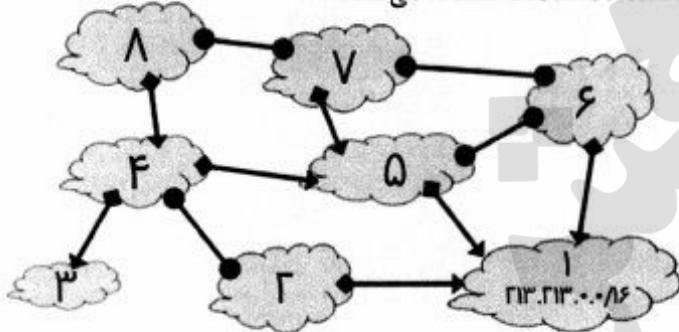
- ۴۲ - شبکه زیر شامل دو ISP منطقه‌ای (national) و دو ISP ملی (national) را در نظر بگیرید که هر کدام یک AS ملی B سرویس ملی AS برای AS منطقه‌ای A فراهم می‌کند و ملی C سرویس ملی را برای AS منطقه‌ای D فراهم می‌کند. B و C در دو محل از طریق BGP با یکدیگر هستند. ترافیکی که از A به D می‌رود را در نظر بگیرید. B ترجیح می‌دهد که چنین ترافیکی را از طریق بخش غربی به C تحويل دهد در حالی که C ترجیح می‌دهد چنین ترافیکی را در بخش شرقی از B تحويل بگیرد. C از چه مکانیزم BGP می‌تواند استفاده کند تا B ترافیک A به D را در نقطه peering شرقی خود به C تحويل دهد؟

- (۱) MED
- (۲) AS-PATH
- (۳) Community
- (۴) Local Preference



- ۴۳- توبولوژی سطح AS فوق را در نظر بگیرید. فرض کنید که در لحظه صفر AS1 شروع به اعلام پیشوند خود یعنی 213.213.0.0/16 به شبکه می‌کند. در لحظه ۱ همسایه‌های AS1 یعنی AS2، AS5 و AS6 این مسیر را به همسایگانشان ارسال می‌کنند و این روند ادامه پیدا می‌کند. تمام پیغام‌های مسیریابی رو بدل شده در این شبکه مربوط به پیشوند 213.213.0.0/16 هستند. فرض کنید که تمام AS‌ها از قوانین Gao-Rexford پیروی می‌کنند.

از چه مسیری برای رسیدن به پیشوند 213.213.0.0/16 استفاده می‌کند؟



AS8 -> AS4 -> AS5 -> AS1 (۱)

AS8 -> AS4 -> AS2 -> AS1 (۲)

AS8 -> AS7 -> AS5 -> AS1 (۳)

AS8 -> AS7 -> AS6 -> AS1 (۴)

- ۴۴- میزانی را در نظر بگیرید که پروتکل sliding window با اندازه پنجره ۵ و cumulative ack را اجرا می‌کند. میزان ۵ بسته‌ی اول را ارسال می‌کند و منتظر ACK باقی می‌ماند. در ادامه چند حالت مختلف که در هر کدام اشکالی رخ می‌دهد را بررسی می‌کنیم. (مثل اتلاف بسته یا تغییر ترتیب بسته) و برای هر حالت بسته‌های ACK به ترتیبی که در فرستنده دریافت شده‌اند مشخص شده است. هر دنباله از ACK مشاهده شده را به «علت» که امکان دارد منجر به مشاهده آن دنباله از ACK ها شود تطبیق دهید. تطبیق کامل است، یعنی هر «علت» فقط به یک دنباله از ACK مربوط است و بالعکس. در هر سناریو فقط پیشامدهای مشکل را ذکر شده‌اند و سایر موارد به صورت طبیعی رفتار می‌کنند (یعنی بسته‌ها تلف نمی‌شوند و یا تغییر ترتیب بسته نداریم).

نمادگذاری: نماد AX به این معنی استفاده می‌شود که بسته ACK تایید می‌کند که همه بسته‌های داده تا شماره X (شامل X) در گیرنده دریافت شده‌اند. یعنی A5 نشان می‌دهد که بسته شماره ۵ و تمام بسته‌های قبل از آن در گیرنده دریافت شده‌اند.

«علت» محتمل		دنباله ack مشاهده شده	
یک بسته‌ی داده در شبکه تلف شده است	۱	A1 A3 A4 A5	۱
یک بسته‌ی داده خارج از ترتیب تحویل شده است	۲	A1 A2 A4 A3 A5	۲
یک بسته ACK در شبکه تلف شده است	۳	A1 A1 A3 A4 A5	۳
یک بسته ACK تکراری در شبکه ایجاد شده است	۴	A1 A2 A3 A3	۴
یک بسته ACK خارج از ترتیب تحویل شده است	۵	A1 A2 A3 A4 A5	۵

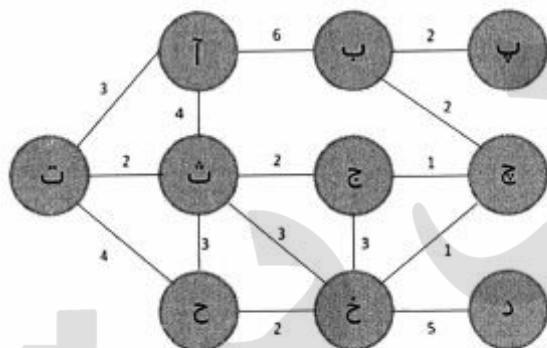
(۱) ۱ به پ، ۲ به ت، ۳ به آ، ۴ به ب، ۵ به ث تطبیق داده شوند.

(۲) ۱ به ت، ۲ به پ، ۳ به آ، ۴ به ب و ۵ به ث تطبیق داده شوند.

(۳) ۱ به ث، ۲ به ب، ۳ به پ، ۴ به آ، ۵ به ت تطبیق داده شوند.

(۴) ۱ به آ، ۲ به ت، ۳ به پ، ۴ به ب، ۵ به ب تطبیق داده شوند.

- ۴۵ شبکه زیر با گره‌های «آ» تا «د» را در نظر بگیرید. اعداد روی یال‌ها نشانگر وزن یا هزینه لینک‌ها هستند (بنابراین کوتاه‌ترین مسیرها آن‌هایی هستند که مجموع هزینه‌های لینک‌های آنها کم‌ترین باشد). هر جا که چند کوتاه‌ترین مسیر وجود دارد از ترتیب الفبایی برای انتخاب یکی از مسیرها استفاده کنید (یعنی مسیری را انتخاب کنید که گره‌ی بعدی در مسیر در الفبا زودتر باید). در صورتی که حلقه‌ای ایجاد می‌شود دو بار گره‌های موجود در حلقه را بنویسید و سپس «...» بگذارید. با فرض اینکه اپراتور شبکه از الگوریتم مسیریابی link state استفاده کند، بعد از همگرایی مسیر فرض کنید که هزینه لینک "ج" به "خ" به ۱۵ تغییر کند. فرض کنید «ج» این تغییر را اعلام کند و همه به جز «ج» آن را دریافت کنند («ج» هنوز فکر می‌کند که هزینه «ج» به «خ» برابر ۱ است). حال اگر «پ» بسته‌ای را برای «ح» ارسال کند مسیر بسته کدام است؟



- (۱) ح->خ->ج->ب->پ
- (۲) ح->خ->ج->ج->ب->پ
- (۳) یکی از ۲ مسیر روبرو: ح->خ->ج->ب->پ یا ح->ث->ج->ب->پ
- (۴) ...->ح->خ->ج->خ->ج->ب->پ





