سوال ۱: فرض کنید یک شخص به‌طور هم‌زمان همه سرویس‌دهنده‌های DNS اینترنت را از کار می‌اندازد این اتفاق چگونه تاثیری در استفاده اینترنت توسط یک کاربر عادی خواهد داشت؟

در صورت هرگونه مشکل یا سوال درخصوص تمرین‌ها و پروژه‌های درس شبکه‌های کامپیوتری ۱ با تدریسیاران درس تماس بگیرید.

* **پرهام الوانی (**[**parham.alvani@gmail.com**](mailto:parham.alvani@gmail.com)**)**
* پارسا اسکندرنژاد ([parsaaes@gmail.com](mailto:parsaaes@gmail.com))

در این صورت قادر به انجام عمل نگاشت بین دامنه و آدرس IP نخواهیم بود. در نتیجه تنها راه دسترسی به صفحات وب از طریق آدرس IP به جای نام دامنه خواهد بود. در حالی که اکثر ما آدرس IP سروری که به آن دسترسی داریم را نمی‌دانیم بنابراین این نوع موقعیت باعث ناکارآمدی شدید اینترنت می‌گردد. زمانی که سرویس‌های DNS فعال نباشند، جابجایی سرورها زمانی که باعث تغییر آدرس IP آن‌ها شود دیگر به سادگی امکان‌پذیر نمی‌باشد.

سوال ۲: فرض کنید بانک محمد و شرکا چهار سرور برای پاسخ به تقاضاهای اینترنت بانک وجود دارد. مشتریان از طریق آدرس mb24.ir با نرم‌افزار بانکداری اینترنتی این بانک کار می‌کنند. با جستجو در این اینترنت پاسخ دهید که چگونه با استفاده از DNS این بانک میتوان تقاضاهای مشتریان را بین چهار سرور خود تقسیم کند.

گزارش نیم صفحه‌ای که در مورد توزیع بار از طریق DNS بحث می‌کند.

سوال ۳: بانک محمد و شرکا یک سرور با آدرس آی پی 1.2.2.4 برای پاسخ دادن به تقاضاهای ATMها در نظر گرفته است (به این سرور سوئیچ کارت می‌گویند.) این بانک ۱۰۰۰ ATM استقرار یافته دارد که با این آدرس آی پی کار می‌کنند. اگر این بانک به جای آدرس آی پی از DNS برای ATMهای خود استفاده می‌کرد چه مزایا و معایبی در این روش خواهد یافت؟

استفاده از DNS نیاز دارد که بانک DNSای برای سامانه‌ی کارت خود مستقر کند ولی این امر به او امکان می‌دهد بدون تغییر سیستم ۱۰۰۰ نود خود به سادگی سوئیچ کارت را تغییر داده یا در صورت نیاز توزیع بار انجام دهد.

سوال ۴: در مورد سازمان‌های IANA و ICANN تحقیق کنید و بیان کنید که چگونه این سازمان‌ها دامنه‌ها را تخصیص می‌دهند.

سوال ۵: سه مورد از دلایل این که سرورهای DNS را متمرکز نمی‌سازند بیان کنید.

1. متمرکز بودن سرورهای DNS موجب ایجاد یک نقطه حساس به خرابی می‌شود.
2. متمرکز بودن سرورهای DNS موجب می‌شود تا آن سرور حجم زیادی از ترافیک را تحمل کند.
3. نگه‌داری و به روزرسانی یک سرور متمرکز کار پیچیده‌ای است.

سوال ۶: فرق بین پرسش[[1]](#footnote-1) DNS بازگشتی[[2]](#footnote-2) با پرسش DNS تکراری[[3]](#footnote-3) چیست؟

در یک پرسش بازگشتی، درخواست‌‌کننده درخواست خود را به یک سرور داده و منتظر می‌ماند تا آن سرور جواب را برای آن پیدا کند ولی در یک پرسش تکراری درخواست‌کننده پاسخ را فقط از سروری که از آن پرسیده و بدون پرسش‌های اضافی می‌گیرد.

سوال ۷: چرا می‌گوییم FTP اطلاعات کنترلی را به‌صورت خارج باندی ارسال می‌کند؟

پروتکل FTP در یک ارتباط دو نشست به صورت همزمان ایجاد می‌کند که یکی از این نشست‌ها برای انتقال اطلاعات کنترلی و دستورها استفاده می‌شود و نشست دیگر برای انتقال اطلاعات و به همین علت گفته می‌شود که این پروتکل اطلاعات کنترلی را به صورت خارج باندی ارسال می‌کند.

سوال ۸: تفاوت MAIL FROM: در پروتکل SMTP با بخش ‌FROM: در یک پیغام E-Mail چیست؟

MAIL FROM: یک پیغام SMTP است که فرستنده E-Mail را مشخص می‌کند. FROM: صرفاً جزئی از پیغام E-Mail است.

سوال ۹: می‌دانیم که یک سرویس‌دهنده DNS هم از طریق پورت ۵۳ UDP و هم از طریق پورت ۵۳ TCP قابل‌دسترس است. توضیح دهید هرکدام در چه زمانی و چرا استفاده می‌شوند؟

پورت 53 TCP برای Zone Transfer و پیغام‌های بزرگ‌تر از 512 بایت استفاده می‌شود. همچنین Query ها عموماً به پورت 53 UDP ارسال می‌شود. [rfc5966]

سوال ۱۰: آیا یک ماشین با یک DNS name واحد می‌تواند چندین آدرس IP داشته باشد؟ چگونه این اتفاق رخ می‌دهد؟

یک ماشین می‌تواند با داشتن چند کارت شبکه مجازی یا فیزیکی چند آدرس IP داشته باشد و از سوی دیگر می‌تواند به یک DNS Record چند آدرس آی‌پی نسبت داد. با این روش هربار یکی از این آدرس‌ها به عنوان پاسخ از DNS باز می‌گردد.

سوال ۱۱: در یک برنامه اشتراک فایل P2P، با این گزاره موافق هستید که «در یک نشست ارتباطی هیچ یک از طرفین را نمی‌توان مشتری یا سرویس‌دهنده نامید»؟ توضیح دهید.

خیر، در کاربردهای اشتراک فایل نظیر به نظیر معمولاً نظیری که در حال دریافت فایل هست را به‌عنوان مشتری و نظیری که در حال ارسال فایل هست را سرویس‌دهنده در نظر می‌گیرند.

سوال ۱۲: فایل زیر را در نظر بگیرید.

الف) مشخص کنید ایمیل [hello@domain.com](mailto:hello@domain.com) به چه آدرس IP ارسال می‌گردد؟ بر روی این آدرس چه سروری می‌بایست اجرا باشد؟

ب) سرورهایی که رکوردهای دامنه domain.com را نگهداری می‌کنند چه آدرس IPای دارند؟

$ORIGIN domain.com

$TTL 86400

@ IN SOA dns1.domain.com. hostmaster.domain.com. (

2001062501 ; serial

21600 ; refresh after 6 hours

3600 ; retry after 1 hour

604800 ; expire after 1 week

86400 ) ; minimum TTL of 1 day

IN NS dns1.domain.com.

IN NS dns2.domain.com.

IN MX 10 mail.domain.com.

IN MX 20 mail2.domain.com.

IN A 10.0.1.5

server1 IN A 10.0.1.5

server2 IN A 10.0.1.7

dns1 IN A 10.0.1.2

dns2 IN A 10.0.1.3

ftp IN CNAME server1

mail IN CNAME server1

mail2 IN CNAME server2

www IN CNAME server2

الف) به یکی از سرورهای mail یا mail2 ارسال می‌گردد که روی این سرورها سرویس SMTP نصب می‌باشد.

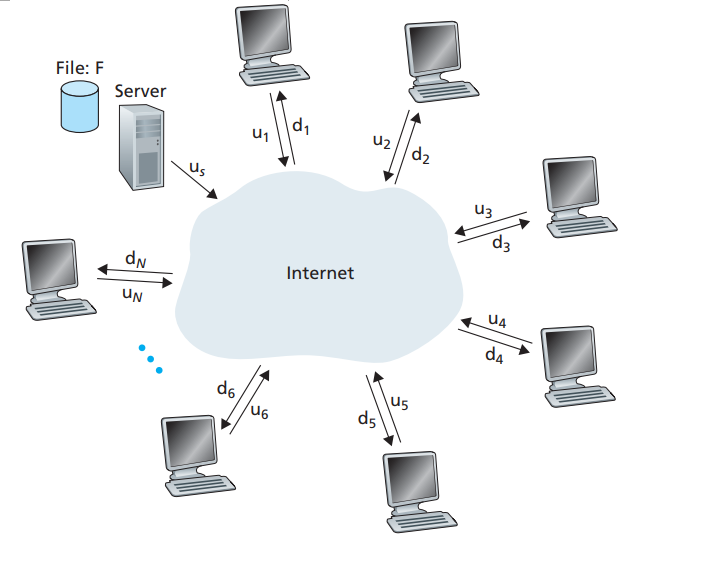
ب) سرورهای dns1 و dns2 رکوردهای دامنه domain.com را نگه‌داری می‌کنند.

سوال ۱۳: انتقال یک فایل F بیتی به N سرویس‌گیرنده در یک معماری سرویس‌دهنده-سرویس‌گیرنده (Client-Server) را مطابق شکل زیر در نظر بگیرید. نرخ ارسال دهنده، است. نرخ ارسال و دانلود سرویس‌گیرندگان به ترتیب و است. همچنین بیانگر کمترین نرخ دانلود در تمام سرویس‌گیرنده‌ها است یعنی . فرض کنید سرویس‌دهنده می‌تواند به‌طور هم­زمان فایل را به چندین سرویس‌گیرنده با نرخ‌های متفاوت ارسال کند، اما مجموع نرخ ارسالی نباید بیشتر از باشد. زمان توزیع فایل به‌صورت زمان لازم برای دریافت یک کپی از فایل توسط همه سرویس‌گیرندگان تعریف می‌‌شود. همچنین منظور از نحوه توزیع این است که مشخص کنید فایل باید توسط چه سیستم یا سیستم‌هایی و با چه نرخی ارسال شود.

الف) فرض کنید که ، نحوه توزیعی را مشخص کنید که زمان توزیع آن برابر باشد.

ب) فرض کنید که ، نحوه توزیعی را مشخص کنید که زمان توزیع آن باشد.

ج) نشان دهید که حداقل زمان توزیع به‌طورکلی برابر است با



الف:

توزیعی را در نظر بگیرید که در آن سرویس‌دهنده به‌صورت موازی و با نرخ ، فایلی را به سمت هر سرویس‌گیرنده ارسال می­کند. با توجه به این فرض که ، پس این نرخ از نرخ دانلود هر سرویس‌گیرنده کمتر است. بنابراین هر کلاینت می­تواند با نرخ فایل را دریافت کند. ازآنجایی‌که نرخ دریافت هر سرویس‌گیرنده برابر با است، پس زمان موردنیاز تا اینکه یک سرویس‌گیرنده کل فایل را دریافت کند برابر است با: . ازآنجایی‌که همه سرویس‌گیرندگان به‌صورت هم‌زمان فایل را دریافت می‌کنند پس زمان توزیع فایل برابر است.

ب:

توزیعی را در نظر بگیرید که در آن سرویس‌دهنده به‌صورت موازی و با نرخ ، فایلی را به سمت هر سرویس‌گیرنده ارسال می­کند. با توجه به این فرض که ، پس نرخ مجموع کمتر از نرخ مربوط به پهنای باند آپلود سرویس‌دهنده است. بنابراین هر سرویس‌گیرنده می­تواند با نرخ فایل ارسالی را دریافت کند، پس زمان موردنیاز تا اینکه یک سرویس‌گیرنده کل فایل را دریافت کند برابر است با:

ج:

می­دانیم:

*DCS* ≥ max {*NF/us, F/d*min} (Equation 1)

فرض کنید که*us/N ≤ dmin*، پس با توجه با رابطه­ی 1 داریم: *DCS ≥ NF/us*، و با توجه به (a) میدانیم *DCS ≤ NF/u*s. ترکیب این دو به‌صورت زیر است:

*DCS* = *NF/us* when *us*/*N* ≤ *d*min. (Equation 2)

به‌صورت مشابه می­توانیم نشان دهیم که:

*DCS =F/dmin when us /N ≥ dmin* (Equation 3)

ترکیب دو رابطه­ی 1 و 2 منجر به نتیجه­ی مطلوب خواهد شد.

سوال ۱۴: توضیحات داده‌شده در سؤال قبل را برای یک معماری P2P در نظر بگیرید. برای سادگی فرض کنید که مقدار بزرگی است و همچنین گره­ها ازنظر پهنای باند دانلود محدودیتی ندارند.

الف) فرض کنید که ، نحوه توزیعی را مشخص کنید که زمان توزیع آن باشد.

ب) فرض کنید که ، نحوه توزیعی را مشخص کنید که زمان توزیع آن باشد.

ج) نشان دهید که حداقل زمان توزیع به‌طورکلی برابر است با:

الف:

را به‌صورت زیر تعریف می‌کنیم:

با توجه به فرضیات داریم(رابطه اول):

فایل را به N بخش تقسیم کنید که اندازه­ی بخش iام برابر با. سرویس‌دهنده بخش iام را با نرخبه عضو iام ارسال می­کند. توجه داشته باشید که *r1 + r2 + ….. + rN = us*، بنابراین مجموع نرخ سرویس‌دهنده از نرخ لینک آن بیشتر نخواهد بود. همچنین نظیر iام بیت­های دریافتی را با نرخ ، به *N-1* عضو دیگر ارسال می­کند. مجموع نرخ ارسالی توسط نظیر iام برابر است با: *(N-1)ri*.

همچنین داریم:

=

از رابطه اول داریم:

بنابراین:

یعنی مجموع نرخ ارسالی عضو iام، کمتر از پهنای باند آپلود آن است (*ui*) است. در این حالت، نرخ بیت دریافتی نظیر iام برابر است با:

در این حالت نظیر نرخ را از سرویس‌دهنده و را از بقیه نظیرها دریافت کرده است. بنابراین هر نظیر فایل را در زمان F/us دریافت می­کند.

ب:

*u* دوباره به‌صورت زیر تعریف می­شود:

همچنین داریم:

عبارت‌های زیر را نیز تعریف می‌کنیم:

در این توزیع فایل به *N+1* بخش تقسیم می­شود. سرویس‌دهنده بیت­های مربوط به بخش iام را با نرخ ri به نظیر iام ارسال می‌کند (i = 1,…,N). نظیر iام بیت­های دریافتی را با نرخ ، به N-1 نظیر دیگر ارسال می­کند. همچنین سرویس‌دهنده بیت­های مربوط به بخش (N+1)ام را با نرخ rN+1، به N نظیر دیگر ارسال می­کند. نظیرها بیت­های مربوط به بخش N+1ام را ارسال نمی­کنند.

مجموع نرخ ارسالی سرویس‌دهنده برابر است با:

*r1+ …. + rN + N rN+1 = u/(N-1) + us – u/(N-1) = us*

بنابراین نرخ ارسالی سرویس‌دهنده بیشتر از نرخ مربوط به لینک آن نخواهد بود. نرخ ارسالی مربوط به نظیر iام برابر است با:

*(N-1)ri = ui*

بنابراین نرخ ارسالی هر نظیر بیشتر از نرخ مربوط به لینکش نخواهد بود.

در این توزیع، نرخ دریافت برای نظیر iام برابر است با:



بنابراین هر نظیر فایل را در زمان *NF/(us+u)* دریافت می­کند.

ج:

با توجه به رابطه­ی  و ترکیب بخش­های a , b نتیجه­ی موردنظر حاصل خواهد شد.

1. query [↑](#footnote-ref-1)
2. recursive [↑](#footnote-ref-2)
3. iterative [↑](#footnote-ref-3)