

تمرین مبحث مبانی مسیریابی نام و نام خانوادگی:

آناليز فريم

در زیر، اطلاعات یک فریم که اخیرا از شبکه گرفته شده است، در مبنای 16 نمایش داده شده است.

الف) هدر IP منطبق بر این فریم را روی شکل زیر تکمیل نمائید. فرمت فریم Ethernet در انتهای فایل تمرین آورده شده است. ب) آیا این بسته قطعهبندی شده است؟

پسخ: خیر.flag ها همگی صفر هستند پس بعد از این بسته ای نداریم و Frag Offset هم صفر هستند پس این بسته اول است

ج) نوع داده بستهبندی شده از چه نوعی است؟ اگر این نوع داده (پروتکل مربوطه) را نمیشناسید، درباره آن تحقیق کنید.

پاسخ: با توجه به 01 که در فیلد پروتکل قرار گرفته میفهمیم که نوع آن ICMP است. وظیفه پروتکل ICMP را می توان اعلام خطا در هنگام بروز آن و ارسال آن به مبدا دانست. در واقع کاربرد آن گزارش گیری از خطا و اطلاع رسانی آن است . از نظر جایگاه میتوان این پروتکل را در لایه سه و نیم در بالای لایه IP قرار داد.

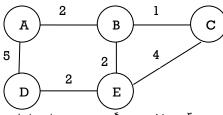
Version	Header length	Type of Service		Total length	
0100	0101	0000 0000		0000 0000 0011 1000	
	Identifi	cation	Flags	Fragmentation	offset
	0000 0000	0000 0000	000	0 0000 0000	0000
Т	TL	Protocol		Header checksum	
1111	1 1010	0000 0001		0101 1001 1110 1001	
		Sourc	e IP address		
		192.	66.224.140		
		Destinat	ion IP address		
		192.	.168.2.100		
		C	ptions		Padding
		(Empty)			-
			Data		



تمرین مبحث مبانی مسیریابی نام و نام خانوادگی:

پروتکل مسیریابی مبتنی بر بردار فاصله^۱

در توپولوژی شبکه داده شده در شکل، فرض می کنیم مسیریابی مبتنی بر پروتکل RIP بدون مکانیزمهای کمکی و بر اساس معیار کیفیت سرویس لینک به عنوان فاصله (به جای تعداد گام) استفاده می شود. با فرض اینکه در لحظه t=0 هر مسیریاب صرفا از وجود همسایههای خود مطلع است و هر 35 ثانیه یکبار زمان سنج دوره ای ۲ مسیریابهای t=0 می آو یا دوباره به ترتیب به مقدار 25 ، 30 ، 30 و 2 ثانیه تنظیم می شود، به سوالات زیر پاسخ دهید. در سوالات، هر مرحله t=0 به معنای اسنپشات t=0 می از زمان است که پس از انقضای زمان سنج دوره ای همه مسیریابهای شبکه در بازه زمانی (35 ثانیه) t=0 به ترتیب ذکر شده در بالا و متعاقبا بروزرسانی جداول مسیریابی مسیریابها مبتنی بر جدول بردار-فاصله دریافت شده از همسایهها مشاهده می شود.



الف) جدول مسیریابی (با ذکر فیلدهای شبکه مقصد، گام بعدی، معیار فاصله و زمانسنجهای انقضای مسیر 7 و حذف مسیر 4) همه مسیریابها را در مرحله صفر (t=0) رسم کنید.

		A		
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
В	-	2	180	-
D	-	5	180	-

		С		
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
В	-	1	180	-

		ь		
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
В	-	2	180	-
С	-	4	180	-
D	-	2	180	-

			В	سخ.	پ
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage	
network	hop		timer	collection timer	Ì
A	-	2	180	-	
С	-	1	180	-	

180

			D	
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
A	-	5	180	-
Е	-	2	180	-

¹ Distance Vector

² Periodic timer

³ Expiration timer

⁴ Garbage Collection timer



D

Е

مبحث مبانى مسيريابي نام و نام خانوادگی:

ب) جدول مسیریابی همه مسیریابها را در مرحله یک رسم کنید. برای وضوح بهتر، از رنگهای مختلف جهت نمایش بروز رسانی صورت گرفته در اثر دریافت جدول بردار-فاصله از هر مسیریاب بر روی یک شکل استفاده نمایید. به عنوان نمونه، جدول مسیریاب A پس از دریافت پیام بروز رسانی از D (با رنگ بنفش) و B (با رنگ قهوهای) رسم شده است.

	A (t=2	6) (t=30) (t = 32) (t=35	9)
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
В	-	2	180176174 <mark>180</mark>	-
С	В	3	180	-

180176174180

180176174180

			R	اسح:
	(t=25)) (t=26	6) (t=30) (t=	32)
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A		2	180179175180	-
D	AE	74	180179175180	-
С		1	180179175180	-
E		1	180179175180	-

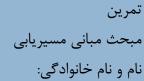
	(t=25) (t=26) (t = 32) (t=	:35)
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
В	-	1	155154180180	1
Е	-B	43	155154180180	-
A	EB	113	180180	1
D	EB	65	180180	-

74

DB

	(t=25)	(t=30	(t = 32) (t = 32)	:35)
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	- -	5	180175180177	
BB	AE	74	180175180177	-
С	Е	6	180177	-
Е	-	2	155150180177	-

	(t=25	(t=26	6) (t=30) (t=3	35)
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	DB	74	180176180	-
В	-	2	155180180180	-
С	-B	43	155154180180	-
D	-	2	155180176180	-





ج) جدول مسیریابی همه مسیریابها را در مرحله دوم مطابق نکات ذکر شده در صورت سوال ب رسم کنید.

	(t=26)	(t=30)	(t = 32) (t = 35)	
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
В	-	2	180180176180	-
С	В	3	180180176180	-
D	-	5	180180176 <mark>180</mark>	-
Е	В	4	180180176180	-

(1	=25)	(t=26)	(t=30) (t=32)	
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	-	2	180180179180180	-
С	-	1	180180179180180	-
D	Е	4	180180179180180	-
Е	-	2	180180179180180	-

	(t=25)	(t=26)	(t = 32) (t = 35)	
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	В	3	180155154180180	-
В	-	1	180155154180180	-
D	В	5	180155154180180	-
Е	В	3	180155154180180	-

(1	t=25)	(t=30)	(t = 32) (t = 35)	
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	-	5	177180175180177	-
В	Е	4	177180175180177	-
CC	EE	65	177180175180177	-
Е	-	2	177180175180177	-

	(t=25)	(t=26)	(t=30) (t=35)	
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	В	4	180155180180180	-
В	-	2	180155180180180	-
С	В	3	180155180180180	-
D	-	2	180155180180180	-

E

د) چنانچه جداول مسیریابی هنوز همگرا نشدهاند، مراحل را تا رسیدن به همگرایی جداول ادامه دهید.

پاسخ

در این مرحله وقتی که \mathbf{D} از طریق \mathbf{E} اپدیت میشود یک مسیر بهتر برای \mathbf{C} پیدا میکند و در نتیجه جایگزین میشود. پس از این همه مسیریاب ها بهترین مسیرهارا پیدا کرده اند و به همگرایی رسیده اند.



تمرين

مبحث مبانی مسیریابی نام و نام خانوادگی:

ه) پس از چند مرحله، جداول مسیریابی همگرا میشوند؟ قاعده (ترجیحا با فرمول) تعداد مراحل لازم جهت همگرایی جداول مسیریابی را برای حالت کلی استخراج کنید.

پاسخ:

وقتی میتوانیم از همگرایی مطمئن شویم که بدانیم همه مسیریاب ها ازبقیه اطلاعات اپدیت شده دارند. به عبارتی باید هر دو مسیریاب طی مراحل مختلف اپدیت های خود را دست به دست کنند و به مسیریاب دیگر برسانند. این به این معناست که در بدترین حالت دو مسیریاب وجود دارند که بیشترین فاصله را از یکدیگر دارند و هنوز اطلاعات اپدیت یکدیگر را ندارند. پس هرزمان که این دو مسیریاب که به نوعی قطر گراف را تشکیل میدهند از یکدیگر اپدیت بگیرند تمامی مسیریاب های دیگر نیز اپدیت شده اند. در نتیجه ما باید دنبال بیشترین فاصله ی بهینه در بین مسیریاب ها باشیم.



تمرین مبحث مبانی مسیریابی نام و نام خانوادگی:

ن) پس از همگرا شدن جداول مسیریابی، پیام RIP Response/Update ارسالی از سوی مسیریاب E را رسم کنید

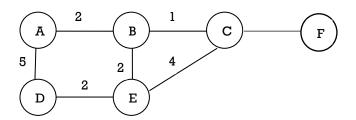
RIP-v1	Format
2 1	Reserved
2	A11 0
	A
Subnet m	ask: All 0
Next ho	p: All 0
	4
2	A11 0
	В
Subnet m	ask: All 0
Next ho	pp: All 0
	2
2	A11 0
	C
Subnet m	ask: All 0
Next ho	pp: All 0
	3
2	A11 0
	D
Subnet m	ask: All 0
Next ho	pp: All 0
	2
DID 0	Ганна -4

RIP-v2 Format Reserved 2 2 ? A Subnet mask: ? Next hop: B ? В Subnet mask: ? Next hop: -2 2 ? С Subnet mask: ? Next hop: B 3 2 ? D Subnet mask: ? Next hop: -2



سرین مبحث مبانی مسیریابی نام و نام خانوادگی:

ی) فرض کنید مسیریاب F به تپولوژی شبکه مانند شکل اضافه می شود و پس از طی مراحل لازم، جداول در شبکه به همگرایی می رسند و جدول مسیریاب C پس از این مرحله به صورت زیر است:



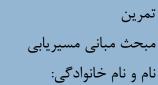
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	В	3	180	-
В	-	1	180	-
D	В	5	180	-
Е	В	3	180	-
F	ı	2	180	-

حال فرض کنید مسیریاب F گرهی ناپایداری در شبکه بوده و لینک اتصال به آن حذف می شود. جدول مسیریاب C را پس از C ثانیه از این اتفاق، رسم کنید.

پاسخ:

چون F بعد از 200 ثانیه جوابی نمیدهد پس Expiration Timer ان تمام شده و مقدار متریک ان به بینهایت تغییر میکند و در همین لحظه مقدار Garbage collection timer ان از 120 شروع به کم شدن میکند و تا ثانیه 200 ام به 100 میرسد. مقادیر 180 شدن به 180 نتیج مسیریاب ها با فرض اپدیت شدن در هر 35 ثانیه بعد نهایتا تا 175 = 35 * 5 پیش میرود و دوباره بعد از اپدیت شدن به 180 تغییر میکند. پس از 175 تا 200 معادل 25 ثانیه میماند که در اخرین اپدیت 155=25-180 در جدول ثبت میشود

Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection
				timer
A	В	3	155	-
В	-	1	155	-
D	В	5	155	-
Е	В	3	155	-
F	N	بی نهایت	0	100





ز) حال فرض کنید، پس از همگرایی شبکه تا مدتها هیچ تغییری در توپولوژی و معیار کیفیت سرویس لینکها اتفاق نیفتد. تا اینکه بعد از گذشت 205 ثانیه از شکستن لینک بین مسیریابهای B و B، مسیریاب B جدول بردار-فاصله زیر را از مسیر C دریافت می کند.

Destination network	Metric
A	3
В	1
D	6
Е	2

ز-الف) چه اتفاق جدیدی در شبکه به وقوع پیوسته است. چه علتهای محتملی برای آن به نظرتان میرسد؟

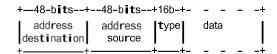
پاسخ: بعد از 205 ثانیه 5 بار تایمر 35 ثانیه زده شده و روی 30 ثانیه هستیم که c جدول خود را میفرستد. در این جدول یک مسیر به طول 2 از c به c به وجود آمده است که چند حالت ممکن است: ممکن است یک مسیر از c به c به طول 1 ایجاد شده باشد ولی در این صورت باید اپدیت c یا c قبل از این به c میرسید که در ان صورت مسیر c کوتاه تر میشد.پس چون c تغییر نکرده این حالت ممکن نیست. حالت های دیگری مثل ایجاد یک مسیر بین c و c به طول یک نیز با همین استدلال رد میشوند. یک حالت قابل پذیرش این است که طول مسیر بین c و c از c به c تغییر کرده باشد در این صورت جدول به همین شکل است

ز-ب) جدول مسیریابی بروز شده در مسیریاب B را پس از دریافت این جدول بردار-فاصله رسم کنید.

Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	-	2	180	-
D	A	7	180	-
С	-	1	180	-
Е	С	3	180	-

اطلاعات كمكي:

1. ساختار فريم ETHERNET:



Some Ethernet types: 0x0200 = XEROX PUP

0x0800 = dod Internet

0x0806 = ARP0x8035 = RARP



تمرين

مبحث مبانى مسيريابي

نام و نام خانوادگی:

:IP در هدر Protocol در هدر .2

1 = ICMP, 8 = EGP, 4 = IP (encapsulation), 17 = UDP, 6 = TCP, 46 = RSVP