

أناليز فريم

در زیر، اطلاعات یک فریم که اخیرا از شبکه گرفته شده است، در مبنای ۱۶ نمایش داده شده است.

00 05 5d 47 f7 e8 00 04 e2 7c 6b 94 08 00 45 00 ...]G....|k...E.

00 38 00 00 00 00 fa 01 59 e9 c3 42 e0 8c c0 a8 .8.....Y..B....

02 64 03 0d fc f2 00 00 00 45 00 00 5c 2b 1d .d.....E.\+.

00 00 02 01 55 56 c0 a8 02 64 d5 c7 9f 5a 08 00UV..d...Z..

79 ff 02 00 7c 00 d1 52 fd 19 00 00 00 00 00 00 y...|..R......

00 00 ff 03 00 00 00 ff 03 00 00 00 ff 03

الف) هدر IP منطبق بر این فریم را روی شکل زیر تکمیل نمائید. فرمت فریم Ethernet در انتهای فایل تمرین آورده شده است. $\rightarrow 20 + 5$

پاسخ: خیر قطعه بندی نمی شود توضیح اخر داک *۱

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

پاسخ: ICMP توضیح آخر داک *۲

Version 4"IPV4"	Header length 5	Type of Service 00	Total length 56		
	Identifi	cation	Flags	Fragmentation	offset
	0		0	0	
-	ΓTL	Protocol		Header checksum	
:	250	01"ICMP"		0x59e9 = 23017	
			ce IP address Sc = 195.66.224.1	40	
			tion IP address 64= 192.168.2.10	00	
Options Paddi					Padding
-					
			Data		



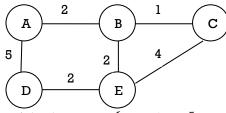
تمرين

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 اینک 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 ۳۵ ثانیه یکبار زمان سنج دوره ای ۲ مسیریابهای t=0 هر آل دوباره به ترتیب به مقدار ۲۵ ، ۳۵ ، ۳۵ و ۳۲ ثانیه تنظیم می شود، به سوالات زیر پاسخ دهید. در سوالات، هر مرحله t=0 به معنای اسنپشات t=0 هر زمان است که پس از انقضای زمان سنج دوره ای همه مسیریابهای شبکه در بازه زمانی (۳۵ ثانیه) t=0 می 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.

ا پاسخ: B

Destination

network

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

С	-	1	180		
Е	1	2	180		
D					
Destination	Next	Metric	Expiration		

Metric

Next

hop

Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
В	-	1	180	-
Е	-	F 4	180	-

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

Expiration

timer

180

Garbage

collection timer

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

¹ Distance Vector

² Periodic timer

³ Expiration timer

⁴ Garbage Collection timer



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 B (با رنگ بنفش) و B (با رنگ قهوهای) رسم شده است.B(t=25)(t=30)(t=32)

		(t = 26)	(t = 35)	
Destination	N 11	(1 – 20)	(1 – 00)	Garbage
network	hop		timer	collection timer
В	-	2	180180	-
С	В	3	180	-
D	-	5	180180	-
Е	DB	74	180180	-

					: ঠে.	ىان
	Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage	٧
	network	hop		timer	collection timer	
-	A	•	2	180175180	ı	
	C	•	1	155180180	•	
	D	AE	74	180175180	•	
	E	-	2	155180180		

C(t=32)(t=35)					
Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage	
network	hop		timer	collection timer	
A	EB	113	180180	-	
В	-	1	180180	-	
D	EB	65	180180	-	
E	- B	43	180180	-	

	_D (t=25)(t=32)				
Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer	
Metwork	пор			conection times	
Α	-	5	180180	-	
В	AE	74	180180	-	
C	E	6	180	-	
E	•	2	155180	•	

E (t=26) (t=30) (t=35)

Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage
network	hop		timer	collection timer
A	DB	74	180176180	-
В	-	2	180180180	-
C	- B	43	154180180	-
D	-	2	180176180	-



تمرین

مبحث مبانى مسيريابي

نام و نام خانوادگی:

(t=50) (t=60) (t=64)

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

پاسخ:

A (t=52)(t=70)

Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
В	-	2	180180	-
С	В	3	180180	-
D	-	5	180180	-
Е	В	4	180180	-

C(t=64)(t=70)

Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection	
				timer	
A	В	3	180180	-	
В	-	1	180180	-	
D	В	5	180180	•	
E	В	3	180180	-	

E (t = 52)(t=60) (t = 70)

Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage	
network	hop		timer	collection	
				timer	
A	В	4	180180180	-	
В	-	2	180180180	-	
С	В	3	180180180	-	
D	-	2	180180180	-	

Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	-	2	180 180180	-
С	-	1	180180180	-
D	E	4	180180180	-
E	-	2	180180180	-

D(t=50) (t=64)

Destination network	Next hop	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	-	5	180180	-
В	E	4	180180	-
C	E	65	180180	-
E	-	2	180180	-

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

ياسخ:

با طی کردن مراحل این را در می یابیم که مطابق بالا جداول در مرحله دوم همگرا می شوندهمگی به طور کامل بروزرسانی شده اند و شامل **SHORTEST PATH**می باشند .



مسیریابی همگرا میشوند؟ قاعده (ترجیحا با فرمول) تعداد مراحل لازم جهت همگرایی جداول مسیریابی را برای	
	حالت کلی استخراج کنید. پاسخ:
پس از دو مرحله همگرایی را مشاهده می کنیم که در قسمت ج مشهود است.	<u>.</u>
5	

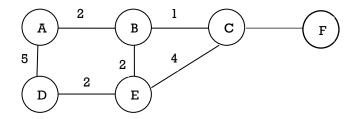


ن) پس از همگرا شدن جداول مسیریابی، پیام RIP Response/Update ارسالی از سوی مسیریاب E را رسم کنید. پاسخ:

2	1	RESERVED						
2	2	ALL 0S						
	A							
	ALL 0S							
	ALL OS							
	4							
2	2	ALL OS						
	В							
	ALL	0s						
	ALL	0s						
	2							
2	2	ALL OS						
	C							
	ALL	0S						
	ALL	0s						
	3							
2	2	ALL OS						
D								
	ALL	0s						
	0s							
	2							



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	_
E	В	3	180	_
F		2	180	_
Г	_	2	100	-

حال فرض کنید مسیریاب F گره ی ناپایداری در شبکه بوده و لینک اتصال به آن حذف می شود. جدول مسیریاب C را پس از ۲۰۰ ثانیه از این اتفاق، رسم کنید.

180:زمان انقضا → 25=35*5-200

پاسخ:

Destination	Next	Metric	Expiration	Garbage	
network	hop		timer	collection	
				timer	
A	В	3	155	-	
В	-	1	180	-	
D	В	5	180	-	
Е	В	3	155	-	
F	-	-	-	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 ۲۰۵ 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: پیش بینی می شود این اتفاق به دلیل آپدیت شدن با تغییرات یا جایگزین شدن path ای که درباره ی آن صحبت می کنیم و یا ازدحام و ترافیک و خرابی لینک و اتصال لینک بین دو روتر اشاره کرد.

path c,E =2 path c,A =3 path c,B =1 \rightarrow E,B قصته شدن لینک بین روتر path CE , path ED عبور می کرد اما اکنون C,D از لینک B,E کوتاهترین مسیر بین

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

				پاسخ:
Destination network	NEXT-HOP	Metric	Expiration timer	Garbage collection timer
A	-	2	180	-
C		1	180	-
D	A	7	180	~
E	С	3	180	-

۱. ساختار فريم ETHERNET:

+—48-b it s+		-	-+		
address			data		-
destination	source	1 1			
++		-++-		_	-+

Some Ethernettypes: 0x0200 = XEROX PUP

0x0800 = dod Internet

0x0806 = ARP

0x8035 = RARP



تمرين

مبحث مبانى مسيريابي

نام و نام خانوادگی:

۲. برخی مقادیر فیلد Protocol در هدر IP:

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

توضيحات)

ب) ۱ **

MORE FRAGMENT FLAG =0 يعنى بسته فرگمنت نشده است يا اينكه بسته ياياني ما اين بسته مي باشد.

به نشانه ی اینکه هنوز فرگمنتی در بسته رخ نداده است یا شروع بشود فرگمنت می باشد که در FRAGMENT OFFSET=0 نهایت متوجه می شویم فرگمنتی اتفاق نیوفتاده است. و فلگ های D , M هم صفر می باشند.

ج)۲*

ICMP

فیلد پروتوکل کاملا به ما نشان می دهد که پروتوکلی که در لایه ی ای پی ما وجود دارد چیست که در اینجا با توجه به اینکه 01 است یعنی 10 است.

پروتکل internet control message protocol است که در فارسی آن را پروتکل کنترل پیام های اینترنتی ترجمه می کنند. icmp جهت خطایابی در کامپیوترها ، روترها و هاست، بررسی وجود سیگنال و به طور کلی بررسی وضعیت ارتباطی بین روتر و سرور ها مورد استفاده قرار می گیرد.

در مدل ۵ لایه ای شبکه، این پروتکل همانند پروتکل او نوع کارکرد آن شبیه پروتکل های network (شبکه) قرار می گیرد، اما نوع کارکرد آن شبیه پروتکل های لایه ی transport (انتقال) می باشد

تکل icmp امکانات لازم در خصوص اشکال زدایی، گزارش خطاها و همچنین مبادله ی اطلاعات محدود در بستر یک شبکه را ارائه می دهد. با توجه به اینکه icmp port صرفا مسئول ارائه ی پیغام های کنترلی و گزارش خطاها و نهایتا ارائه ی فیدبک های لازم در جهت تحقق یک وضعیت خاص است، حاوی هیچ گونه اطلاعاتی مبنی بر اعلام وصول بسته های اطلاعاتی (acknowledgment) نمی باشد.