

یروتکل مسیریایی AODV

سوال اول — در شکل زیر، همبندی شبکه و جداول مسیریابی در زمان t=0 نمایش داده شده است و مسیریابی در این شبکه با استفاده از پروتکل t=0 نمایش داده شده است و مسیریابی در این شبکه با استفاده از پروتکل AODV انجام می گیرد. فرض می کنیم مقدار پیش فرض اولیه Sequence Number یک گره مقصد در گرههای دیگر t=0 می اشد. به علاوه، تا لحظه t=0 در این شبکه صرفا گره t=0 در حال ارسال اطلاعات به گره t=0 می باشد و غیر از این مورد ارتباطی صورت نگرفته است، حال گره t=0 می خواهد بسته یا در نظر بگیرد و ارسال هر بسته به گره همسایه t=0 در نظر بگیرد و ارسال هر بسته به گره همسایه t=0 در نظر بگیرد و ارسال می بسته به سوالات زیر پاسخ دهید.

نکته: فرمت پیامهای AODV بر اساس RFC در انتهای فایل آورده شده است. برای پاسخگویی از RFC نیز استفاده نمائید.

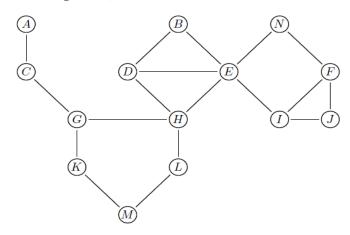


Table \cdot . Routing Table at E

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
J	I	1000	В	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

Table 7. Routing Table at I

Dest	t Next hop Seq# A		Active neighbors	Hop Count	Lifetime	
J	J 1000		Е	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2	

الف) کوتاه ترین مسیر بین گره G و گره J با لحاظ گره مبدا و مقصد شامل چه گرههایی است؟

پاسخ: کوتاهترین مسیر بین این دو گره برابر مسیر زیر است:

G-H-E-I-J



تمرین درس ارتباطات بیسیم و سیار (مبحث پروتکل AODV)

نام و نام خانوادگی: علی نظری

ب) فیلدهای اصلی پیام درخواست مسیر ارسالی و جدول مسیریابی بروزشده را در همه گرههایی که پیام درخواست مسیر در مسیر کوتاهتر به آنها می رسد تکمیل کنید.

پاسخ:

پیام درخواست مسیر را G ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	0		
1									
	J								
				0					
	G								
1									

G جدول مسیریابی

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime

وقتی که درخواست از H ارسال میشود:

1	J	R	G	D	U	Reserved	1			
	1									
				J						
				0						
	G									
				1						

جدول مسیریابی H:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
G	-	1	-	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

¹ Route Request (RREQ)



اسخ:

جدول مسيريابي E:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	-	1	I	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	I	1000	В	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
G	Н	1	-	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

ج) فیلدهای اصلی پیام پاسخ مسیر^۲ ارسالی و جدول مسیریابی بروزشده را در همه گرههایی که در مسیر این پیام هستند تکمیل کنید.

پاسخ:

پیام پاسخ مسیر را E ارسال می کند:

2	2 R A Reserved Prefix Sz 2								
J									
	1000								
G									
ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2									

جدول مسيريابي E:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	-	1	I	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	I	1000	B, H	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
G	Н	1	I	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

² Route Reply (RREP)



پاسخ:

پیام پاسخ مسیر از H ارسال میشود:

2	R	3						
J								
1000								
G								
ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2								

جدول مسیریابی H:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
G	-	1	E	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	Е	1000	G	3	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

پیام پاسخ مسیر از G ارسال می شود:

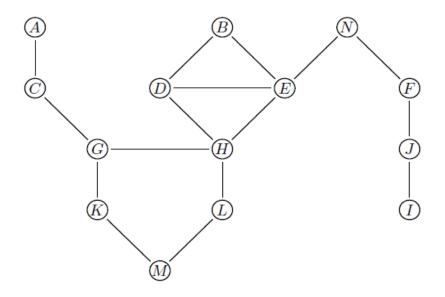
2	2 R A Reserved Prefix Sz				4			
J								
	1000							
	G							
	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2							

جدول مسیریابی G:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
J	Н	1000	-	4	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2



د) فرض کنید، در میانه ارسال بستههای داده، همبندی شبکه به صورت زیر تغییر می کند، چه اتفاقاتی میافتد؟ به سوالات بالا مجددا پاسخ دهید و فرمت همه پیامهای تبادل شده را نمایش دهید.



پاسخ:

وقتی توپولوژی عوض میشود. لینکی که برای ما مهم است که شکسته شده، لینک بین E و I است. E از این شکست مطلع میشود و آن را از طریق پیغام Route Error به همسایههای فعال خودش ارسال می کند. این پیغام به صورت زیر است:

3	N	Reserved	1					
	J							
1001								
	-							
	-							

در زمان اول

جدول مسيريابي E:

Ī	Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
	В	-	1	I	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
	J	I	1001	B, H	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
Ī	G	Н	1	I	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2



در زمان دوم

پس حالا این پیغام به B و H ارسال می گردد و جدول مسیریابیها را تغییر میدهد:

جدول مسيريابي B:

	Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
ſ	J	Е	1001	_	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

جدول مسیریابی H:

	Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
Ī	G	-	1	Е	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
	J	Е	1001	G	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT * 3/10

در زمان سوم

حالا H این پیغام روت ارور را برای G که همسایهی اکتیو این ردیف جدول بوده ارسال می کند.

جدول مسیریابی G:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
J	Н	1001	-	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در همین زمان RREQ از سمت B به مقصد J ارسال می شود:

1	J	R	G	D	U	Reserved	0	
	$\overline{2}$							
J								
				1001				
	В							
2								



در زمان چهارم

پیام درخواست مسیر را ${ m E}$ ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	1	
	2							
J								
				1001				
В								
2								

جدول مسیریابی E:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	-	2	-	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	I	1001	B, H	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT * 3/10
G	Н	1	I	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT * 3/10

در همین زمان RREQ از سمت G به مقصد J ارسال می شود:

1	J	R	G	D	U	Reserved	0	
	2							
J								
				1001				
G								
	2							



در زمان پنجم

پیام درخواست مسیر را N ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	2	
2								
J								
				1001	-			
В								
2								

جدول مسيريابي N:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	Е	2	-	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در همین زمان

پیام درخواست مسیر را H ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	1		
2									
	J								
				1001	-				
G									
2									

جدول مسيريابي H:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
G	-	2	-	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	Е	1001	G	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT * 3/10



در زمان ششم

پیام درخواست مسیر را F ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	3		
2									
J									
				1001					
В									
2									

جدول مسیریابی F:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	N	2	-	3	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در همین زمان

پیام درخواست مسیر را E ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	2		
2									
	J								
				1001					
G									
2									

$\cdot E$ جدول مسیریابی

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	-	2	-	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	I	1001	B, H	Infinity	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT * 1/10
G	Н	2	-	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT * 1/10



در زمان هفتم

جدول مسيريابي J:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	F	2	-	4	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

پس به مقصد رسیدیم و باید RREP برای این درخواست ارسال شود

2	R	A	Reserved	Prefix Sz	0				
J									
1002									
В									
	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2								

در همین زمان

پیام درخواست مسیر را N ارسال می کند:

1	J	R	G	D	U	Reserved	3		
2									
J									
				1001					
G									
2									

N:N جدول مسیریابی

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	Е	2	-	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
G	Е	2	-	3	ACTIVE ROUTE TIMEOUT/2



در زمان هشتم

پیام پاسخ مسیر را F به سمت B ارسال می \mathcal{S} ند:

2	R	A	Reserved	Prefix Sz	1					
J										
1002										
В										
	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2									

جدول مسیریابی F:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	N	2	J	3	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	-	1002	N	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در همین زمان پیام درخواست مسیر را به ${ m F}$ میرسد:

1	J	R	G	D	U	Reserved	4
2							
	J						
				1001			
G							
	2						

پس چون توی جدول مسیریابی F مسیری به J وجود دارد، پیام پاسخ مسیر را F به سمت G ارسال می کند:

2	R	A	Reserved	Prefix Sz	1	
J						
1002						
G						
ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2						

جدول مسیریابی نهایی F:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	N	2	J	3	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
G	N	2	J	4	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	-	1002	N	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2



در زمان نهم

N جدول مسیریابی

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	Е	2	F	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
G	Е	2	F	3	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	F	1002	Е	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در زمان دهم

جدول مسیریابی E:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
В	-	2	N	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
J	N	1002	B, H	3	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
G	Н	2	N	2	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در زمان یازدهم

جدول مسیریابی B:

Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
J	E	1002	_	4	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

جدول مسیریابی H:

	Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
Ī	G	-	2	Е	1	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2
Ī	J	Е	1002	G	4	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2

در زمان دوازدهم

جدول مسیریابی G:

Ī	Dest	Next hop	Seq#	Active neighbors	Hop Count	Lifetime
	J	Н	1002	-	5	ACTIVE_ROUTE_TIMEOUT/2



سوال دوم – با رسم یک شکل، مشخص کنید چگونه در AODV از دو طرفه بودن لینکها اطمینان حاصل می کنیم.

پاسخ:

به صورت دورهای hello message بین نودها رد و بدل میشود تا متوجه شوند که با هم همسایه هستند.

برای دوطرفه بودن هم ابتدا یک نود hello message را برای نود دیگری میفرستد و دیگری هم hello message را برای نود قبلی میفرستد. بار سوم یک hello message دیگر ارسال میشود با این تفاوت که در اینجا مسیر هم به این پیام پیوست میشود و طرف دیگر متوجه لینک دوطرفه میشود.



سوال سوم – مزایای استفاده از Sequence Number در پروتکل AODV را شرح دهید.

پاسخ:

- از ایجاد حلقه جلوگیری می کنه
- از طریق اون میشه fresh بودن پیامها رو متوجه شد
- از overhead اضافی وقتی که تصمیم میگیره یک پیام رو drop کنه جلوگیری میکنه



فرمت پیامهای مختلف پروتکل AODV:

Table $^{\text{\tiny T}}$. Route Request packet

Type J R G D U Reserved Hop Count	ţ
RREQ ID	į
Destination IP Address	Ĭ
Destination Sequence Number	i
Originator IP Address	İ
+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-+	ţ

Table [€] . Route Reply packet

-							
į	Туре	R A	Reserved	Prefix Sz	Hop Count	į	
Ĭ	Destination IP address						
į	Destination Sequence Number						
į	Originator IP address						
į	Lifetime						
-	-+-+-+-+-+-	+-+-+-	+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-	+	

Table^o . Route Error packet

+-+-+-+-+-+	-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-+-+			
Туре	N	Reserved	DestCount			
+-+-+-+-+	-+-+-+-+	+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-+			
	Unreachab]	le Destination IP Addr	ess (1)			
+-+-+-+-+-+	-+-+-+-+	+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-+			
Unr	eachable I	Destination Sequence N	umber (1)			
+-+-+-+-+-+	-+-+-+-+	+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-			
Additional Unreachable Destination IP Addresses (if needed)						
+-+-+-+-+-+	-+-+-+-+	+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-+			
Additional U	nreachable	Destination Sequence	Numbers (if needed)			
+-+-+-+-+	-+-+-+-+	+-+-+-+-+-+-+-+-+-+-	+-+-+-+-+-+-+-+-+			

Table $\fill \$. Route Reply Acknowledgment packet

+-					
Type	Reserved				
+-					