

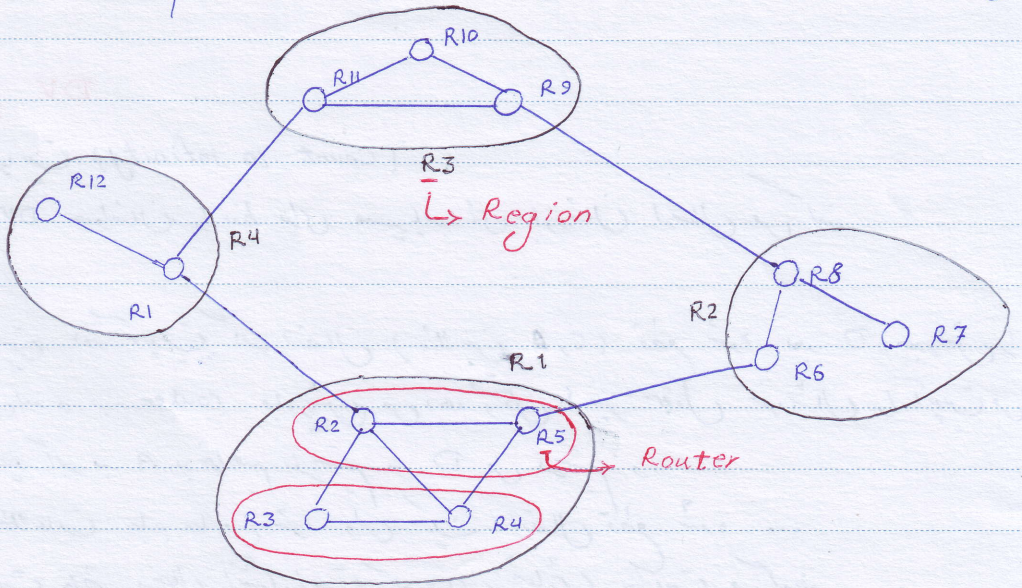
راه حل: اگر A خواست جدولش را برای C بنویسد مقصدش که از C میگذرد را برای آن نمیفرستد

**مسیریابی سلسله مراتبی**

در الگوریتم‌های LS،  $n \times k$  رکورد دارد جدول مسیریابی آن که در آن  $n$ : تعداد مسیریاب‌های موجود در شبکه و  $k$ : تعداد خروجی بر روتر (max) و در الگوریتم‌های DV این میزان برابر  $n$  است.

همین یک مشکل دیگر الگوریتم‌های LS است، فضای زیادی که برای ذخیره کردن جدول مسیریابی نیاز دارند که این مشکل را با استفاده از مسیریابی سلسله مراتبی می‌توان حل کرد.

یعنی آدرست شبکه‌های خیلی بزرگ داریم به قسمت‌های کوچکتر تقسیم کنیم



از این شبکه‌های بزرگ چند زیر شبکه در نظر می‌گیریم. فرض می‌کنیم که از الگوریتم DV استفاده می‌کنیم که در این صورت در جدول مسیریابی آن  $n$  رکورد وجود دارد که  $n$  تعداد router است پس در اینجا 12 رکورد داریم. اما اگر از DV با سلسله مراتب استفاده کنیم (HDV) مثلاً برای Router R3 داریم:



4 خودش و 3 ناحیه دیگر هم دارد پس 7 رکورد دارد.

Region → Cluster → Zone → Router

مثال در شبکه ای 720 مسیریاب وجود دارد با فرض اینکه برای مسیریابی سلسله مراتبی تعداد تقسیمات هر ناحیه مطابق جدول زیر باشد و از الگوریتم DV برای مسیریابی در این شبکه استفاده شود. جدول زیر را کامل کنید.

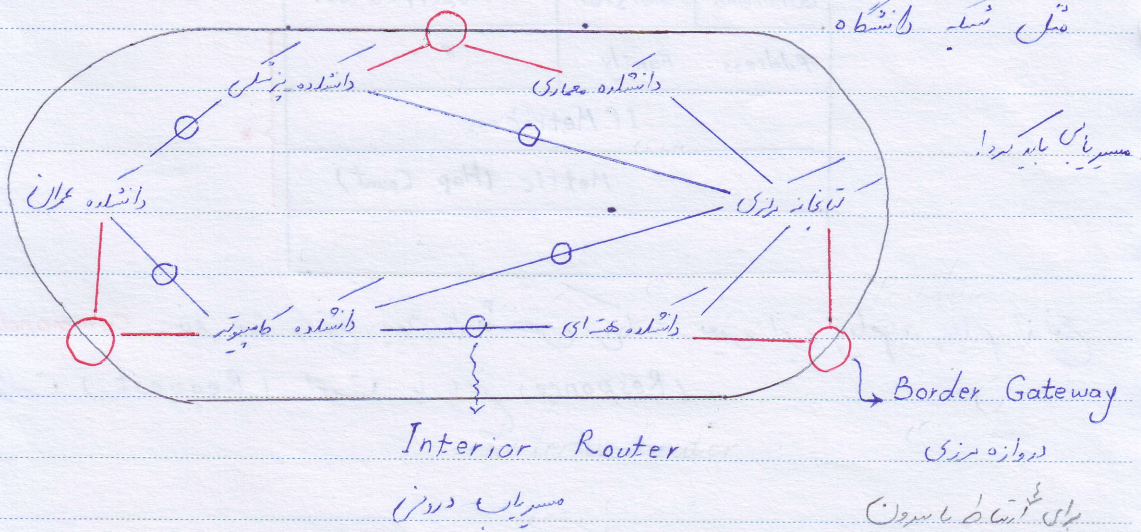
	Region	Cluster	Zone	Router	تعداد رکورد های جدول مسیریاب هر مسیریاب
DV	1	—	—	720	720
DV سلسله مراتبی دو سطحی	24	—	—	$\frac{720}{24} = 30$	$30 + 23 = 53$
DV سلسله مراتبی سه سطحی	9	8	—	$\frac{720}{9 \times 8} = 10$	$10 + 7 + 8 = 25$
DV سلسله مراتبی چهار سطحی	9	5	4	$\frac{720}{9 \times 5 \times 4} = 4$	$4 + 3 + 4 + 8 = 19$

تعداد router در کوچکترین تقسیم بندی

شبکه خود مختار (Autonomous)

(نظارت)

شبکه ای است که تحت مدیریت یک سازمان خاص است مثل شبکه دانشگاه.





برای مسیریاب های دین دو پروتکل معروف داریم

- RIP → Routing Information Protocol DV

- OSPF → Open Shortest Path First L2

و مهم ترین پروتکل برای مسیریاب های بیرون BGP است

Border Gateway Protocol ← DV

**RIP پروتکل**

بر اساس آلگوریتم های DV است

معیار هزینه در پروتکل RIP ، Hop Count است

(∞ ≈ 16)

بیشترین تعداد مسیریاب که قبول 15 است

پروتکل RIP از پروتکل UDP برای ارسال table اش به مقصد استفاده می کند

این پروتکل هر 30s یکبار table شان را برای مبادرتشان می فرستد

در این پروتکل اگر یک مسیریاب به اندازه 3min از مسیریاب مبادرتش table ای

دریافت نکند هزینه ای کن را به نهایت می کند

**قالب بسته پروتکل RIP**

0	7	8	15	16	31
Command		Version		Reserved (0)	
Address		Family		"	
IP Address					
Metric (Hop Count)					

نید Command نوع بسته و نوع پیام را مشخص می کند یعنی این پیام ، پیام از نوع درخواست (Request) است یا پاسخ (Response)

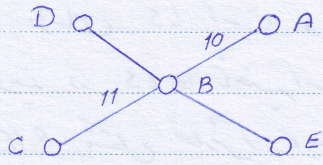


Subject: .....

Year: ..... Month: ..... Day: ..... (H)

**فیلد IP Address** اگر پیغام از نوع درخواست باشد و در IP Address این IP خاص

نگه شده باشد، یعنی هزینه رسیدن تا این IP آدرس را می‌خواهیم مثلاً می‌گوییم 132.16.18.20 من فرستنده می‌گویم هزینه رسیدن تا این چقدر است 15 حال اگر پیغام از نوع پاسخ باشد و در فیلد Metric آن یک عدد مثل 14 باشد یعنی داره جواب می‌دهد به router ای که از آن خواسته هزینه اش تا این router را بگوید و در جواب می‌گوید که هزینه من تا این router (A) که خواسته این 14 تا router (B) است.



\* router A یک پیغام به B می‌فرستد که در فیلد IP Address آن آدرس C آذاشه و پیغام از نوع تقاضا است یعنی می‌گوید router B به من بگو هزینه ات تا C چقدر است؟

B وقتش می‌خواهد پاسخ دهد می‌گوید router A، هزینه من تا C، 11 است ...!!!

**فیلد Version** در این فیلد مشخص می‌شود Protocol RIP که این بسته را فرستاده چه Version آن است

**فیلد Address Family** عددی که در این فیلد قرار می‌گیرد مشخص می‌کند که از چه پروتکل برای آدرس دهی استفاده می‌کند و قالب آدرس دهی آن چگونه است مثلاً در شباهت اینترنت که می‌دانیم برای آدرس دهی IPV4 استفاده می‌شود این فیلد مقدار 2 می‌گیرد

**نکته** اگر فیلد IP Address هیچ مقداری داخلش نباشد یعنی router فرستنده از router گیرنده کل جدول مسیریابی اش را می‌خواهد حال شاید router A از router B هزینه چندین تارا بنواد !! در این صورت قسمت \* را برای هر روتر تکرار می‌کنند



Subject:.....

Year:..... Month:..... Day:..... (H)2

### پروتکل OSPF

بر اساس الگوریتم LS است

در این پروتکل معیار محاسباتی هزینه (معیار اصل) تأخیر است (hop count هم می تواند باشد) برای مسیریابی. روش استفاده می شود (ردون آیت شبانه)

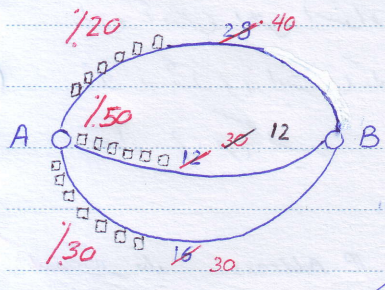
### تفاوت های پروتکل OSPF و RIP

1. OSPF بر اساس LS است و RIP بر اساس DV
2. معیار هزینه در LS ها تأخیر است و در DV ها hop count است
3. در RIP مشکل شمارش تائیدیه ها وجود دارد اما در LS وجود ندارد
- چون OSPF در جدول مسیریابی اش کل مسیر را ذخیره می کند

A → B → C → E

حال اگر کینک بین C و E از بین رفت از این مسیر استفاده نمی کنند و اصطلاحاً می گویند جدولش سریعاً بگرا می شود یعنی جدول ۴ خطی برع با مقدار درست update می شوند

4. کینک خوبی دیگری که پروتکل OSPF دارد این است که مشکل نوسان مسیر (Route Oscillation) را با استفاده از موازنه بار (load balancing) حل می کند



بین router های A تا B سه مسیر وجود دارد با سه هزینه مختلف و متن پروتکل OSPF می خواهد بهترین مسیر را انتخاب کند می گوید من بسته ایم را از مسیر که هزینه کمتری دارد (12) می فرستم. در این صورت

سر router های بین راه شلوغ می شود و در مسیر ترافیک ایجاد می شود و هزینه آن زیاد می شود (30) و بهترین مسیر بدترین مسیر تبدیل شد با توجه به هزینه OSPF شروع می کند از مسیر با هزینه 16 ارسال ها را انجام رکه همین اتفاق برای

این مسیر می افتد این رخداد ادامه دارد و هر مسیر بین بهترین و بدترین بودن نوسان می کند



Subject:.....

Year:..... Month:..... Day:..... ۹۳

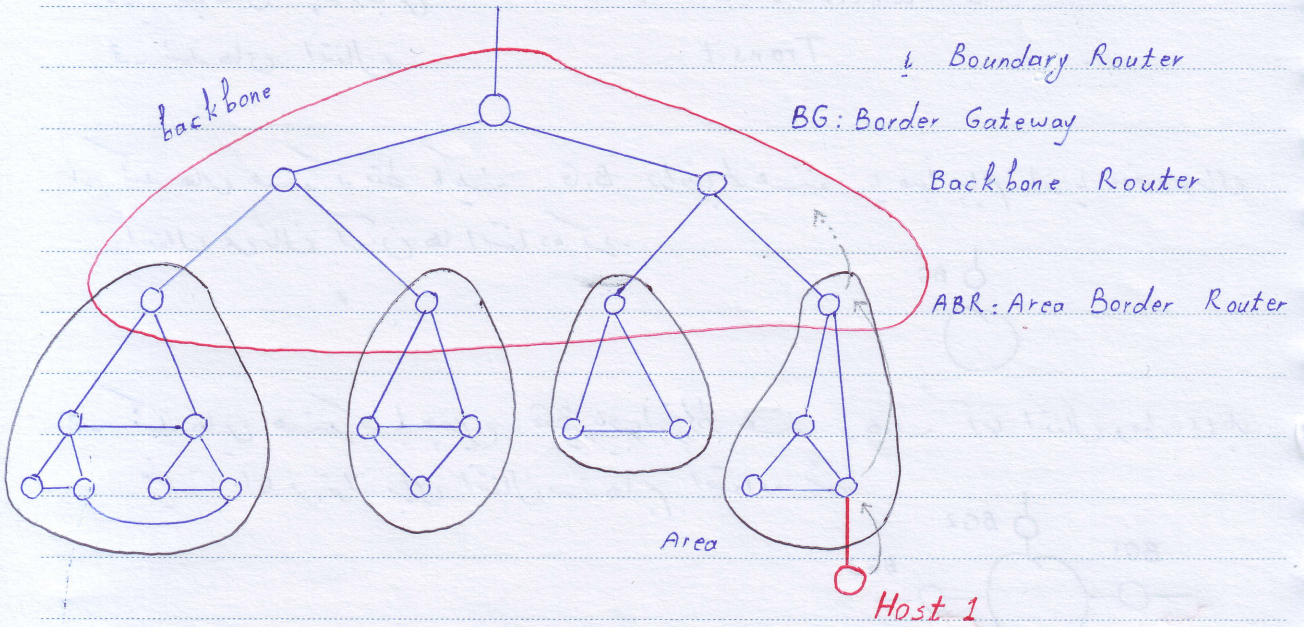
راه حل: OSPF استفاده می کند استفاده از هوزده بار است یعنی به جای اینکه بجهت بسته ها از بهترین مسیر بفرستد می گوید 150 بسته از آن بگذرد و ...

5- OSPF می تواند از فیلد Type of Service استفاده کند و از مقدار این فیلد در مسیریابی استفاده کند



6- OSPF بسته ها را که می گیرد اول اعزاز بویست می کند اول چک می کند که طبق عمود را دست دارد یا نه

7- OSPF از مسیریابی شبکه وراثت و بستنیانی کند و در RIP بستنیانی نمی کند



کل شکل یک شبکه خود مختار است

به router هایی که واسط بین هرناحیه و قسمت backbone هستند ABR گویند (مسیریاب های مرزی هرناحیه)

BG واسط بین شبکه خود مختار و شبکه ای جانی (دیرون) است



و اما back bone به مجموعی border gateway و ABR ها و مسیر یاب این که نقش توزیع ترافیک بین ناحیه های مختلف را دارند گویند

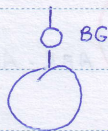
↓  
back bone Router ( روترهای ستون فقرات شبکه خود مختار )

de fault gateway واسطه بین داخل و خارج شبکه بود و آدرس آن آدرس ip بود

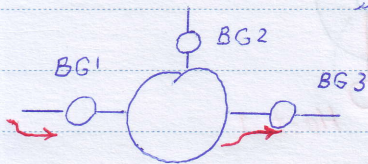
انواع شبکه ای که با Border Gateway در ارتباط اند

- 1- شبکه های پایانی stub
- 2- شبکه های چند ارتباطی multi connected, multi homed
- 3- شبکه های انتقال Transit

1- شبکه های هستند که فقط با یک B.G در ارتباط هستند یا مبدأ پیام اند یا مقصد و برای انتقال نمی توان از آن ها استفاده کرد.



2- شبکه های هستند که با چندین BG در ارتباط هستند و هدف آنها انتقال و موارزگی بار نیست اما می توانند برای انتقال بسته ها هم استفاده شوند



3- شبکه ای هستند که با چندین B.G در ارتباطند و هدف ایجاد آنها انتقال بار، data و پیام وبسها بوده