

دانشگاه صنعتی اصفهان دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

عنوان: پاسخ مسائل منتخب تکالیف ۱ تا ۴ درس شبکههای کامپیوتری ۲

نیم سال تحصیلی: پاییز ۱۴۰۱ مدرّس: دکتر مسعودرضا هاشمی

تکلیف ۱ مسئله ۷ فصل ۵

a \.\

(11)		Ī	T.,]	()]	()						()				
(u)	u	W	X	У		(u)	u	W	X	у		(u)	u	W	X	У		(u)	u	W	X	У
u	0	9	∞	11		u	0	9	15	10		u	0	9	14	10		u	0	9	14	10
w	-	-	-	-	\longrightarrow	w	9	0	6	1	\longrightarrow	w	9	0	5	1	\longrightarrow	W	9	0	5	1
X	-	-	-	-		x	∞	6	0	4		x	15	5	0	4		X	14	5	0	4
у	-	-	-	-		у	11	1	4	0		у	10	1	4	0		у	10	1	4	0
(w)	u	w	X	у		(w)	u	w	X	у		(w)	u	w	X	у		(w)	u	w	X	у
u	-	-	-	-		u	0	9	∞	11		u	0	9	15	10		u	0	9	14	10
w	9	0	6	1	\longrightarrow	w	9	0	5	1	\longrightarrow	w	9	0	5	1	\longrightarrow	w	9	0	5	1
X	-	-	-	-		X	∞	6	0	4		х	15	5	0	4		X	14	5	0	4
у	-	-	-	-		y	11	1	4	0		у	10	1	4	0		у	10	1	4	0
(x)	u	w	X	у		(x)	u	w	X	у		(x)	u	w	X	у		(x)	u	w	х	у
u	-	-	-	-		u	0	9	∞	11		u	0	9	15	10		u	0	9	14	10
w	-	-	-	-	\longrightarrow	w	9	0	6	1			_	_								1
X									O	1		W	9	0	5	1	\longrightarrow	W	9	0	5	1
- 11	∞	6	0	4		X	15	5	0	4	7	X	9 14	5	5 0	1	\longrightarrow	X	9 14	0 5	5 0	4
у	_	6	0	4		x y	15 11				7						\longrightarrow					
	-	6	0	4				5	0	4	7	X	14	5	0	4	\longrightarrow	Х	14	5	0	4
	∞ - u	6 - w	0 -	4 -				5	0	4		X	14	5	0	4	\rightarrow	Х	14	5	0	4
у	-	-	-	-		у	11	5	0 4	4 0		у	14 10	5	0 4	4 0	\longrightarrow	x y	14 10	5	0 4	4 0
y (y)	-	-	-	-	$\bigg] \longrightarrow$	y (y)	11 u	5 1	0 4	4 0	$ \rightarrow $	х у	14 10 u	5 1	0 4	4 0	$\stackrel{\longrightarrow}{\longrightarrow}$	х у (у)	14 10	5 1	0 4	4 0 y
y (y) u	-	-	-	-	$ \longrightarrow$	y (y) u	11 u 0	5 1 w	0 4 x ∞	4 0 y 11	$\bigg] \longrightarrow$	(y)	14 10 u 0	5 1 w	0 4 x 15	4 0 y 10		y (y) u	14 10 u 0	5 1 w	0 4 x 14	4 0 y 10

_

DV in x:

 $D_x(u) = 14$

 $D_x(w) = 5$

 $D_x(y) = 4$

b 7.1

 ${f x}$ روتر ${f x}$ مقداری کمتر از ${f 0}$ و یا به ${f c}(x,y)$ مقداری بیشتر از ${f 0}$ نسبت دهیم، پس از اجرای الگوریتم distance vector، روتر ${f x}$ مسیر بهینه ${f x}$ xwu را به همسایگانش معرفی می کند.

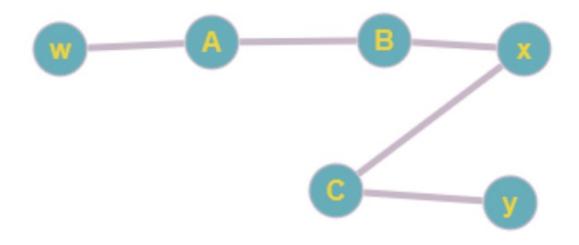
c 7.1

x روتر x مقداری بیشتر از x و یا به x مقداری کمتر از x نسبت دهیم، پس از اجرای الگوریتم distance vector، روتر x مقداری بیشتر از x و یا به معرفی نمی کند و مسیر بهینه همان x خواهد بود.

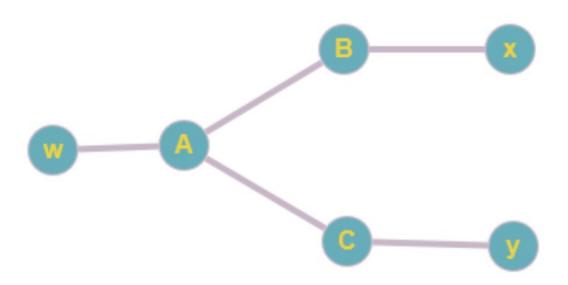
۲ تکلیف ۲ مسئله ۲۱ فصل ۴

s2 Flow Table					
Match	Action				
Ingress Port = 1; IP Src = 10.3.*.*; IP Dst = 10.1.*.*	Forward(2)				
Ingress Port = 2; IP Src = 10.1.*.*; IP Dst = 10.3.*.*	Forward(1)				
Ingress Port = 1; IP Dst = 10.2.0.3	Forward(3)				
Ingress Port = 2; IP Dst = 10.2.0.3	Forward(3)				
Ingress Port = 1; IP Dst = 10.2.0.4	Forward(4)				
Ingress Port = 2; IP Dst = 10.2.0.4	Forward(4)				
IP Src = 10.2.0.3; IP Dst = 10.2.0.4	Forward(4)				
IP Src = 10.2.0.4; IP Dst = 10.2.0.3	Forward(3)				

۳ تکلیف ۳ مسئله ۱۷ فصل ۵



شکل ۱: نمای Xاز توپولوژی



شکل ۲: نمای W از توپولوژی

C در این راه حل، از آنجایی که X advertisement X مسیر به X یا X شامل لینک X و X مسیر مقصد ندارد. در واقع X هیچ advertisement مسیر هر دوی X و X در مسیر مقصد ندارد.

۴ تکلیف ۳ مسئله ۱۹ فصل ۵

A-V و A-V و A-V باید ۲ مسیر A-W مسیر A-V

. باید تنها مسیر A-V را به C پیشنهاد دهد A

AS Cمسیرهای B-A-V ،B-A-W و A-V را دریافت می کند.

۵ تکلیف ۳ مسئله ۲۰ فصل ۵

از آنجایی که Z میخواهد ترافیک Y را انتقال دهد، مسیر را برای Y advertize Y میکند. در این رابطه وقتی که Y دیتاگرامی به مقصد آی پی که قابلیت دسترسی با استفاده از Z دارد را دارد، Y میتواند دیتاگرام را توسط Z بفرستد. هرچند اگر Z مسیرها را برای Z دارد را دارد، Z میتواند دیتاگرام را توسط Z میتواند بکند تا جلوی advertize Z میتواند بکند تا جلوی انتقال ترافیک از Z توسط Z را بگیرد.

۶ تکلیف ۴ مسئله ۱۵ فصل ۳

$$RTT = 30ms$$
 $d_{trans} = \frac{1500 \times 8b}{10Gbps} = 1.2\mu s$ $u = 0.98 = n \times \frac{1.2\mu s}{30ms + 1.2\mu s}$ $\Rightarrow n = 2450.98 \simeq 2451$

۷ تکلیف ۴ مسئله ۲۸ فصل ۳

با توجه به اینکه حداکثر نرخ A، برابر 1Gbps است پس نرخ حداکثر فرستادن هاست A نیز 1Gbps است. سرعت فرستادن دیتا توسط هاست A بیشتر از خواندن دیتا از بافر توسط هاست B است. وقتی بافر پر است هاست A سیگنالی به هاست A می فرستد تا فرستادن دیتا را متوقف کند که این سیگنال همان صفر کردن سایز پنجرهی ورودی فرستنده (RcvWindow) است. سپس هاست A فرستادن را متوقف می کند و تا زمانی که یک سگمنت A با RcvWindow بزرگتر از A دریافت کند. بنابراین هاست A به طور مکرر متوسط می شود و فرستاده می شود به عنوان تابعی از مقادیر A و RcvWindow که از هاست A دریافت می کند. بنابراین به طور متوسط می توان تعیین کرد که در بلندمدت نرخ ارسال داده توسط هاست A به هاست A نمی تواند بیشتر از A و A اینکه دریافت می کند.