

Chapter 4

RI. 网络层分组 叫数据报。路由器根据 IP地址(第三层)转发数据设;而链路层交换机根据 MAC地址(第三层)转发数据报。

Chapter 5

R4. 链路状态算法:使用完整的、全局的网络知识计算。深和目的地址之间的最小路径; 距离向量算法:最小成本的计算以签代、分布式方式进行。 节点只知道它应该向哪些邻居转发数据包,并沿着成本最低的路径到达指定目的地。 节点还知道该路径从自身到目的地的成本。

P3.	绑		,	v'	D	(t),p(t)	Dlu),pl	u) D	(v), p(v)	DIW), P	(m) [(y), p	(4)	0(3).9	(8)
	0		×			(K) 84	₩ ₩ X	<u>. L</u> g	3. x(x)	6,×	513	6.7		8,1	
	١		x v		276	v)	6.7	3	x X	16. X	TEX	6.7	u W	8.7	
	2		zvu		· Āz	D) ON	6. V .x	3	,+ x = (*/	6.71	ž 62 6	, χ		8,7	
	3		xvuw	- 1	٦,٠	/	6, V	3	. Kok	6, %	4 9 2	, x	无	8, x	<u> </u>
	4	,	(vuwy	$\pm j$	7,	v 4 =	6. 5	3	, x	6,7	6	X		8.8	3.1
	5	x	vuwy	t	7,1	2=(4) 5	b, v	3,	*	6,7	6.	ד	1.308	8,7	
	6		vungt		7,1	11=(x15,0)	6.4	3.	X	6, 7	6.	X	1. 53	8.7	
								u=(X)	1.16			to	la la		
P5.		u	V	to ×	ч	8	1.0	al=(Al=A)	150	и	V		y	3	
	V	∞	p	· / /	~ <u>~</u>	Ø	- 1 - 111		V	WALE	0	3	200	6	
From	×	∞	ഗ	00	00	∞	\rightarrow	From	X 0 = 1	M , Dy(h)	3	0	3	2	
i ii	ъ	Ø	6		o	0	A. 14 . 151	山土	311	in this lat		<u>2</u>	5	0	
1/2	1.1	/u	N	to	y	8	F6 109	34.1	小量。	« Sul	V		y	4	1.4
\rightarrow	٧	1	0	3	3	5	播。16月	9:5	Z Y	WELL	0	3	053	5	i i
Fram	X	4	3	0	3	2		From	*	4	3.1/	0	3	2	1
	ð	6	5	2	5	0			}	6	5	2	5	0	



P7· a) Dx(w)=2 Dx(y)=4 Px(u)=2+5=7
VIII I I I I I I I I I I I I I I I I I
6, x将通知邻居;若c(x,w)>6,则此时最小成本路往经过y,开约变为,
×通知其分及: 2 < C(X,W) < 6 时,不发生变化,
C)由以上仍桥知, c(x,y)为1, z < c(x,w) < 6 时 x 不会通知图房。
PII.
4/3/1
50 6 8 graps (19 graps) (19 graps)
a. 路由器 3: 对于w: D3(x)=10 对于y: D3(x)=6.
路由器W: 对于y: Dw(x)=∞ 对于J: Dw(x)=5
路由器 y: 对于w: Dy(x)=4 对fa: Dy(x)=4.
b. 医存在无穷计数问题, 过程如下:
时间 to t1 t2 t3 t4
$\Rightarrow w$, $D_3(x)=\infty$ $\Rightarrow w$, $D_3(x)=\infty$
→ y, Da(x)=6 → y, Da(x)=11
$V \rightarrow Y$, $Din(x) = \infty$ $\rightarrow Y$, $Din(x) = \infty$
→3,1/m(x)=5 →8, Dm(x)=10
>w, Dy 1x) =4 +w. Dy 1x) =9 +w, Dy 1x) =14
$\rightarrow 2$, $Dy(x)=4$ $\rightarrow 2$, $Dy(x)=\infty$ $\rightarrow 3$, $Dy(x)=\infty$
此时wyait界到x的开销时形成一个循环,继续以上迭代,在t27时刻,3通
x的直接联系检测到它对x最小成本为50;在t29,W通过3得知它对x最小成
为51;在+30, Y将最小成本更新为52;在t31, 路由器稳定
c. 切断 y 与 3 之间的连接,