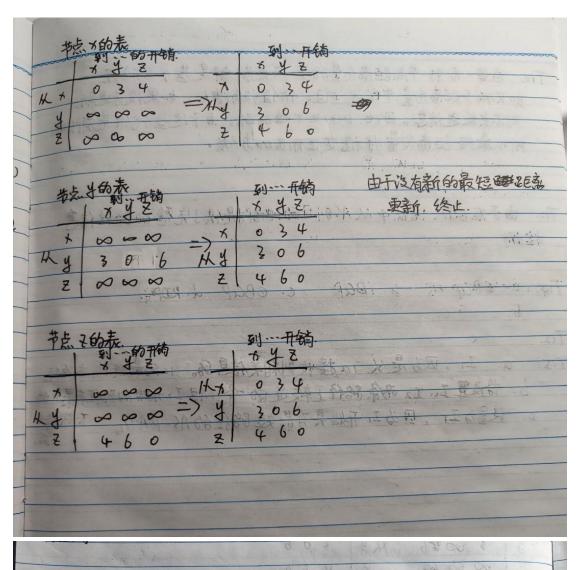
13.	u),P(u)	DIW), PIW)	D(y), p()	y) D(Z), P(Z)	Deuspeu)	D(t),p
1	3.7	6.8	6.7	8.8	80	00
1		6.75	6.8	8.4	6. V	7. V
2 %VU	3,4	6.8	6. ×	8,*	6, V	7, V
3 xvuw	3,4	6.8 BX	Hole N	8.4	6.0	7,0
4. YVUWY	3,75	62845401	=6.5	1 × 18.7	6, V	7.1
s xvuwyt	3,*	6,7	6, 4	8,4	6,V	7,V
6. grungtz		6,800		8,4	6, V	7,0
" AL		5 71-0	1 - 5140	KITE JS	6.V	7,0

 $7y = min\{2+2, 5\} = 4$   $4w = min\{2, 2+5\} = 2$   $4u = min\{5+2, 5\} = 4$   $4w = min\{2+3, 5\} = 4$   $4w = min\{2+3, 5\} = 2$   $4w = min\{2, 2+5\} = 2$   $4w = min\{2, 2+5\} = 2$  $4w = min\{2, 2+5\} = 2$ 

b. 如果修改 c(x,w),若改小,则由于现在的 min x以= min xy + c(y, u)
则如然会通知其邻居有通向 u的新最短路经 = c(x,w) + e(w,y)
若 c(x,w) 改到大于5 (即大于等于6),则由于 c(x,w)+c(w,y) > c(x,y),
通向 u的最短路经收为 x->y->u, x会通知邻居。

若像攻 CL的,当,若收至小于1,则以现暖路路的为咖啡的,为气通知但由于链路长的正整数,所以综上殖①攻(以,如)的1或 k(k>6)时,为创新空程, C. 链路成本 C以,当)若攻的 K,其中(k>1),则 Y不会通知其实强关于山的新的最小成本路径; C(X, W)若攻的3或 4或 15,为也不会通知邻居。

T8. 2 8 4



Tiy. a. eBap b. iBap c. eBap d. iBap

TIS. a. I, 因为 I,接口所在的跨径包含 Id 到1c的最低成本路径。 b. I2.两种路由有相等的路径长度,但 I2开始的路径有最近的 c. 设置为 I, 因为 I, 开始具有最短路径的 AS -P ATH。 下一跳路由