

>	合取(11)	蕴含(→)			
iq,	因为P所以	7、P仅岁q,只有	19才P, 除非	9才P、除非9否	则非P(P→9)
P→	9直值表	P 4-	>9为异或	相同为1,不同*	7 0
9	P → 9				
Ø	1				
1	1				
0	0		3.73		
J	l				
AV (	A^B)<=>A,	A1(A1B)<=>4	A 零律	AV <=> , A	1 ^ 0 <=> 0
AVI	) <=> A , A	Λ   <=> A	排中	'律 AVA<=>.	(A V Ā <=> E
值式	A <-> B <=> (	A→B)∧(B→A)	矛盾	律 A∧A<=>(	
值式	A → B <=> 7	AVB	假言	易位 A→B<=>	7B → 7A
等值	式 A←B	<=> 7A <→ 7B	リヨも	婴浴 (A→B)∧(	A→7B)<=>7A
律	プ(AVB) <=	:> 7A	7 (ANB) <=>	7AV7B	
					(^) E
		成假			
笛卡/	·····································		笛卡尔科	不满足交换律	
		, 2 }		不满足结合律	
			b, 0>, <b,< td=""><td>1&gt;, &lt; b, 2&gt;}</td><td></td></b,<>	1>, < b, 2>}	
					邮编: 400065
	in P 9 0 1 0 1 A A 值值等律简 告 3 < a	iq,因为P所以 <sup>6</sup> P→9直值表 9 P→9 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1	P→9直値表 P<- 9 P→9 0   1   0 0   AV(A^B)<=>A, A^(AVB)<=>A AV0 <=>A, A^(AVB)<<=>A  値式 A<->B<=>(A→B)^(B→A)  値式 A→B<=>¬AVB  準 ¬(AVB)<=>¬A^¬B  衛单合取式	R Q , 因为P所以Q , PQ岁Q , 只有9才P , 除非P→9直值表 P<→9为异或 P→9 D I I I D D D I I I D D D D D D D D D	iq,因为P所以q,P仅岁q,只有qtP,除非qtP、除非qtP P→q直值表 P<→q为异或 相同为1.不同等 Q P→q D   I   D D   I   AV(A^B)<⇒>A,A^(AVB)<=>A 零律 AV1<=>1,A AV0<=>A,A^1<=>A 排中律 AV7A<=>1 值式 A<→B<=>(A→B)^(B→A) 矛盾律 A^7A<=>1 值式 A→B<=> 7AVB 下段言易位 A→B<=> 等值式 A→B<=> 7AVB リコ櫻花(A→B>^(E→B) (A→B)<=> 7AVB マ(A^B)<=> 7AV7B ないる。 簡単合取式 极大项:简単析取式 Y(→) 成假 皆卡尔积不满足交换律



## 在產鄉電光灣

搥	78	和	¥	1.5	ť,
引王	73	13	大	4	7/

A⇒(AVB) 附加律

(ANB) ⇒A 比简律

(A→B) ∧A ⇒B 假言推理

(A→B) ∧¬B⇒¬A 拒取式

(AVB) A>B => A 析取三段论

(A→B)Λ(B→C) => (A→C) T段言三段 访

满足①集合非空,且它的元素都是有序对②集合是空集,积该集合为一个二元关系

关系的性质

	<b></b>	<b>反</b>	对称性	反对称性	传递性
关系矩阵	主对角线元		矩阵是对	若rj=1.i+j	M2中1所在的位置.M
	素全是1	0	称矩阵	则 rji=0	中相应的位置都是1
关系图	每个顶点都		无单边	无双同边	Xi到xj有边,xj到X
	有环	没有环			有边、则以到以此有边。

划分:0不舍空渠, @交集不为空 图并集为全部

哈斯图

A={2、3、b、12、24、3b} 运算。是封闭的(广群)

运算。是可结合的(半群)

存在公元已(独异点)

存在逆元(群)

幻元: e·X=X·e=X

逆元: XoX-1 = X-1oX=e

对称差 A田B=(A-B)U(B-A)=(AVB)-(ANB)

CQ03.32.2302

邮编: 400065



## 在產鄉電光灣

握手定理

无同图,所有顶点的度数之和等于边数的2倍

有向图, 八度之和二出度之和二边数

度数之和为偶数 最大度 ≤ N-1

n 阶无同完全图的边的条数为 n(n-1)

强连通图相互可达. 弱... \*去掉箭头

有后图的关联矩阵

无阿图

$$mij = \begin{cases} 1 & Vi为ej的始点 \\ 0 & Vi为ej都关联 \\ -1 & Vi是ej的终点 \end{cases}$$
  $mij = \begin{cases} 1 & Vi=V_j \\ 1 & Vi\neq V_j \end{cases}$ 

树:边数=节点数-1

由二部图:每条边的两个端点一个属于上面,一个属于下面

完全...:上面的每个顶点和下面所有顶点都相邻.

平面图所有面的次数之和等于边数的两倍

欧拉公式:连通平面图G的顶点数,边数和面数分别为n,m和r,则有

n-m+r=2.

设G是n (1~3)所m条边的简单平面图,则m≤3n-b

邮编: 400065