



## 主要内容

### 格的定义与性质

- 格的定义
- 格的性质

### 分配格、有补格与布尔代数

- 分配格
- 有补格
- 布尔代数



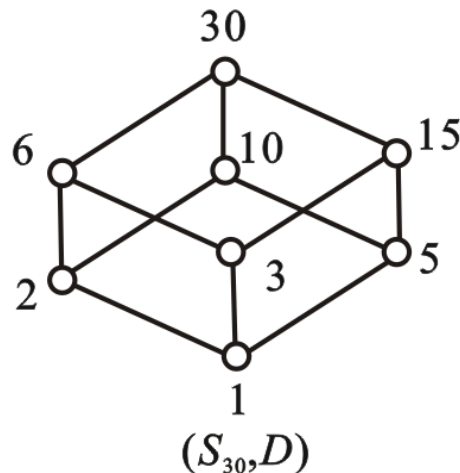
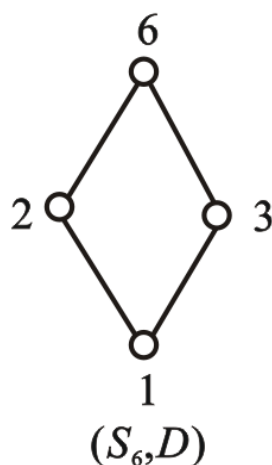
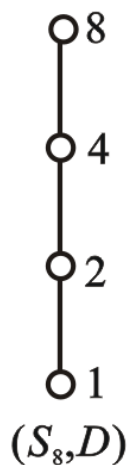
**定义11.1** 设  $\langle S, \leq \rangle$  是偏序集, 如果  $\forall x, y \in S$ ,  $\{x, y\}$  都有最小上界和最大下界, 则称  $S$  关于偏序  $\leq$  作成**格**.

由于最小上界和最大下界的唯一性, 可以把求  $\{x, y\}$  的最小上界和最大下界看成  $x$  与  $y$  的二元运算  $\vee$  和  $\wedge$ , 即  $x \vee y$  和  $x \wedge y$  分别表示  $x$  与  $y$  的最小上界和最大下界.

**注意:** 这里出现的  $\vee$  和  $\wedge$  符号只代表格中的运算, 而不再有其他的含义.

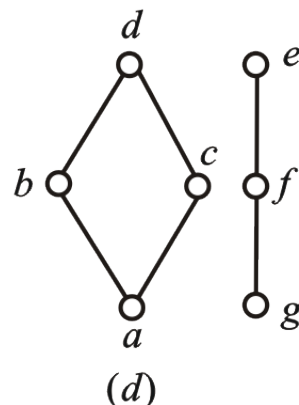
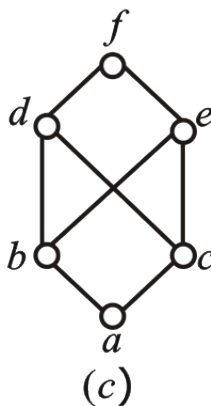
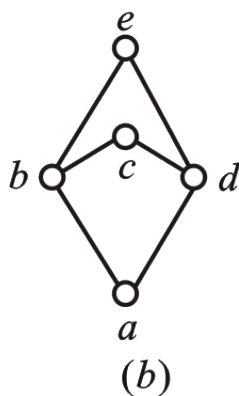
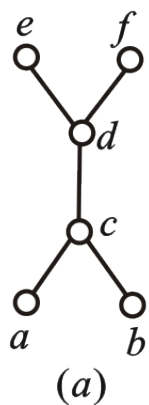
例 设  $n$  是正整数,  $S_n$  是  $n$  的正因子的集合.  $D$  为整除关系, 则偏序集  $\langle S_n, D \rangle$  构成格.  $\forall x, y \in S_n$ ,  $x \vee y$  是  $\text{lcm}(x, y)$ , 即  $x$  与  $y$  的最小公倍数.  $x \wedge y$  是  $\text{gcd}(x, y)$ , 即  $x$  与  $y$  的最大公约数.

下图给出了格  $\langle S_8, D \rangle$ ,  $\langle S_6, D \rangle$  和  $\langle S_{30}, D \rangle$ .



例 判断下列偏序集是否构成格，并说明理由。

- (1)  $\langle P(B), \subseteq \rangle$ ，其中  $P(B)$  是集合  $B$  的幂集。
- (2)  $\langle \mathbb{Z}, \leq \rangle$ ，其中  $\mathbb{Z}$  是整数集， $\leq$  为小于等于关系。
- (3) 偏序集的哈斯图分别在下图给出。



解 (1) 是格。称  $\langle P(B), \subseteq \rangle$  为  $B$  的**幂集格**。

(2) 是格。

(3) 都不是格。



**定义11.2** 设  $f$  是含有格中元素以及符号  $=, \leq, \geq, \vee$  和  $\wedge$  的命题. 令  $f^*$  是将  $f$  中的  $\leq$  替换成  $\geq$ ,  $\geq$  替换成  $\leq$ ,  $\vee$  替换成  $\wedge$ ,  $\wedge$  替换成  $\vee$  所得到的命题. 称  $f^*$  为  $f$  的**对偶命题**.

例如, 在格中:  $f$  是  $(a \vee b) \wedge c \leq c$ ,  $f^*$  是  $(a \wedge b) \vee c \geq c$ .

**格的对偶原理**: 设  $f$  是含格中元素以及符号  $=, \leq, \geq, \vee$  和  $\wedge$  等的命题. 若  $f$  对一切格为真, 则  $f$  的对偶命题  $f^*$  也对一切格为真. 例如, 若对一切格  $L$  都有  $a, b \in L$ ,  $a \wedge b \leq a$ , 那么对一切格  $L$  都有  $\forall a, b \in L, a \vee b \geq a$

**定理11.1** 设  $\langle L, \leq \rangle$  是格，则运算  $\vee$  和  $\wedge$  适合交换律、结合律、幂等律和吸收律，即

$$(1) \forall a, b \in L \text{ 有 } a \vee b = b \vee a, \quad a \wedge b = b \wedge a$$

$$(2) \forall a, b, c \in L \text{ 有}$$

$$(a \vee b) \vee c = a \vee (b \vee c),$$

$$(a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c)$$

$$(3) \forall a \in L \text{ 有 } a \vee a = a, \quad a \wedge a = a$$

$$(4) \forall a, b \in L \text{ 有 } a \vee (a \wedge b) = a, \quad a \wedge (a \vee b) = a$$

证 (1) 交换律.

$a \vee b$  是  $\{a, b\}$  的最小上界

$b \vee a$  是  $\{b, a\}$  的最小上界

$$\{a, b\} = \{b, a\} \Rightarrow a \vee b = b \vee a.$$

由对偶原理,  $a \wedge b = b \wedge a$  得证.

(2) 结合律. 由最小上界的定义有

$$(a \vee b) \vee c \geq a \vee b \geq a \quad (\text{I})$$

$$(a \vee b) \vee c \geq a \vee b \geq b \quad (\text{II})$$

$$(a \vee b) \vee c \geq c \quad (\text{III})$$

由式 (II) 和 (III) 有

$$(a \vee b) \vee c \geq b \vee c \quad (\text{IV})$$

由式 (I) 和 (IV) 有  $(a \vee b) \vee c \geq a \vee (b \vee c)$ .

同理可证  $(a \vee b) \vee c \leq a \vee (b \vee c)$ .

根据偏序的反对称性得到  $(a \vee b) \vee c = a \vee (b \vee c)$ .

由对偶原理,  $(a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c)$  得证.



(3) 幂等律. 显然  $a \leq a \vee a$ , 又由  $a \leq a$  得  $a \vee a \leq a$ .

由反对称性  $a \vee a = a$ . 用对偶原理,  $a \wedge a = a$  得证.

(4) 吸收律. 显然有

$$a \vee (a \wedge b) \geq a \quad (\text{V})$$

由  $a \leq a, a \wedge b \leq a$  可得

$$a \vee (a \wedge b) \leq a \quad (\text{VI})$$

由式 (V) 和 (VI) 可得  $a \vee (a \wedge b) = a$

根据对偶原理,  $a \wedge (a \vee b) = a$  得证.

**定理11.2** 设  $\langle S, *, \circ \rangle$  是具有两个二元运算的代数系统, 若对于  $*$  和  $\circ$  运算适合交换律、结合律、吸收律, 则可以适当定义  $S$  中的偏序  $\leq$ , 使得  $\langle S, \leq \rangle$  构成格, 且  $\forall a, b \in S$  有  $a \wedge b = a * b$ ,  $a \vee b = a \circ b$ .

根据定理, 可以给出格的另一个等价定义.

**定义11.3** 设  $\langle S, *, \circ \rangle$  是代数系统,  $*$  和  $\circ$  是二元运算, 如果  $*$  和  $\circ$  运算满足交换律、结合律和吸收律, 则  $\langle S, *, \circ \rangle$  构成格.

**定理11.3** 设  $L$  是格, 则  $\forall a, b \in L$  有

$$a \leq b \Leftrightarrow a \wedge b = a \Leftrightarrow a \vee b = b$$

**定理11.4** 设  $L$  是格, 则  $\forall a, b, c, d \in L$ , 若  $a \leq b$  且  $c \leq d$ ,

则  $a \wedge c \leq b \wedge d, a \vee c = b \vee d$

**定义11.4** 设  $\langle L, \wedge, \vee \rangle$  是格,  $S$  是  $L$  的非空子集, 若  $S$  关于  $L$  中的运算  $\wedge$  和  $\vee$  仍构成格, 则称  $S$  为  $L$  的子格.

**例** 设格  $L$  如图所示.

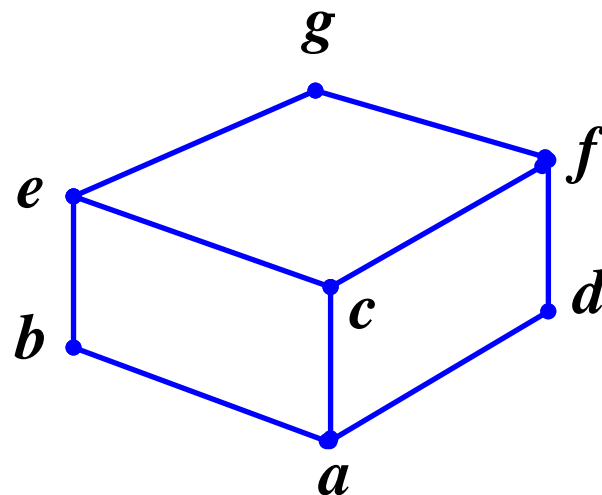
令  $S_1 = \{a, e, f, g\}$  和

$S_2 = \{a, b, c, g\}$ ,

则  $S_1$  不是  $L$  的子格.

因为对  $e$  和  $f$ , 有  $e \wedge f = c$ ,

但  $c \notin S_1$ .



**定义11.5** 设  $\langle L, \wedge, \vee \rangle$  是格, 若  $\forall a, b, c \in L$ , 有

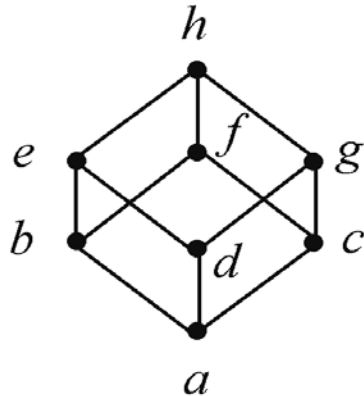
$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

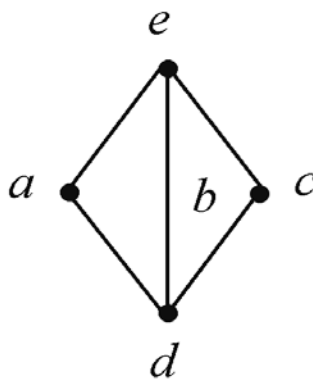
则称  $L$  为**分配格**.



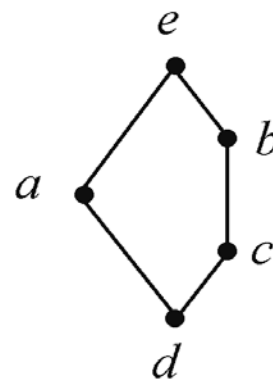
(a)



(b)



(c)



(d)

(a) 和 (b) 是分配格, (c) 和 (d) 不是分配格.

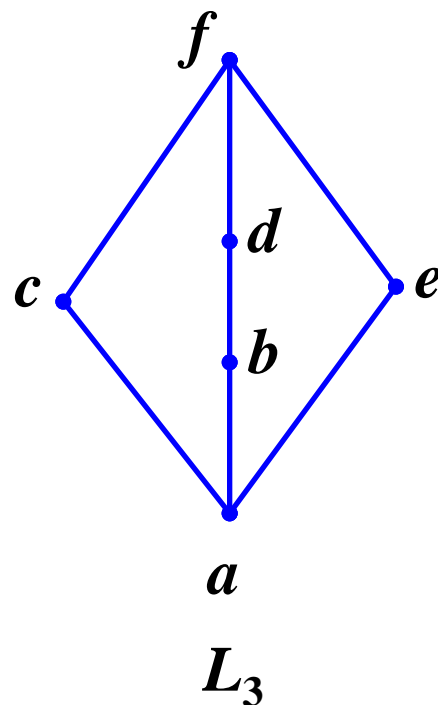
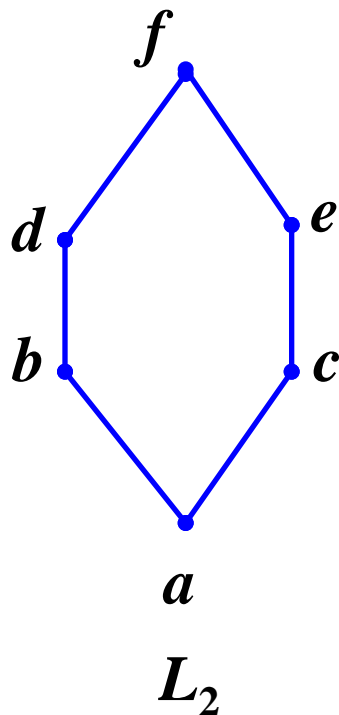
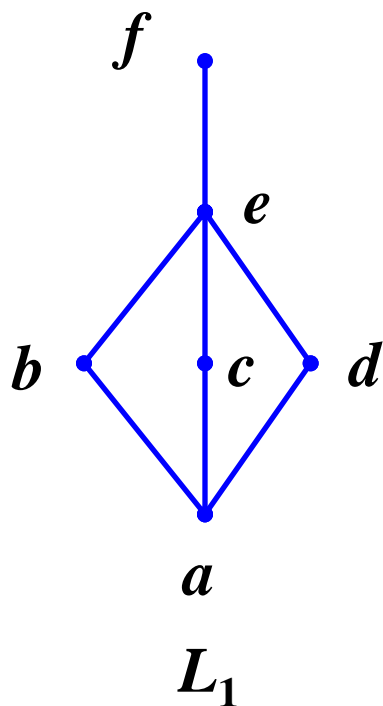


**定理11.5** 设  $L$  是格，则  $L$  是分配格当且仅当  $L$  不含与钻石格或五角格同构的子格。

**推论** (1) 小于5元的格是分配格。

(2) 任何一条链都是分配格。

**例** 说明下图中的格是否为分配格，为什么？



**解：** 上述所有的格都不是分配格.

**定义11.6** 设  $L$  是格, 若存在  $a \in L$  使得  $\forall x \in L$  有  $a \leq x$ , 则称  $a$  为  $L$  的**全下界**; 若存在  $b \in L$  使得  $\forall x \in L$  有  $x \leq b$ , 则称  $b$  为  $L$  的**全上界**.

**说明:** 格  $L$  若存在全下界或全上界, 一定是唯一的. 一般将格  $L$  的全下界记为  $0$ , 全上界记为  $1$ .

**定义11.7** 设  $L$  是格, 若  $L$  存在全下界和全上界, 则称  $L$  为**有界格**, 有界格  $L$  记为  $\langle L, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$ .

**注意:** 有限格  $L = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  是有界格, 求对偶命题时, 必须将  $0$  与  $1$  互换.

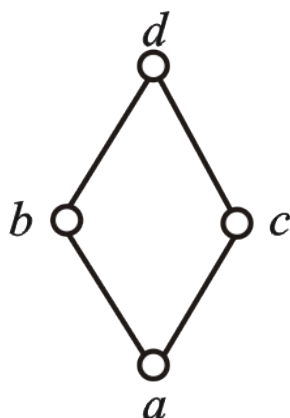
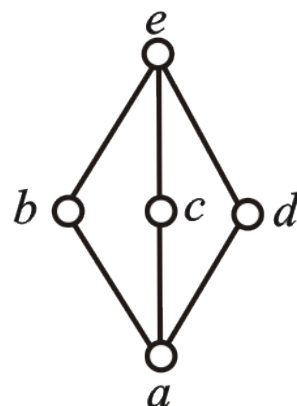
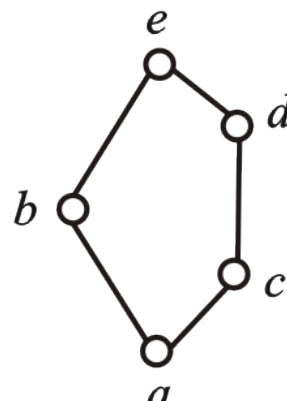




**定义11.8** 设  $\langle L, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$  是有界格,  $a \in L$ , 若存在  $b \in L$  使得  $a \wedge b = 0$  和  $a \vee b = 1$  成立, 则称  $b$  是  $a$  的补元.

**注意:** 若  $b$  是  $a$  的补元, 则  $a$  也是  $b$  的补元.  $a$  和  $b$  互为补元.

**定理11.6** 设  $\langle L, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$  是有界分配格. 若  $L$  中元素  $a$  存在补元, 则存在惟一的补元.

 $L_1$  $L_2$  $L_3$  $L_4$ 

解：  $L_1$  中  $a, c$  互补， $b$  没补元。

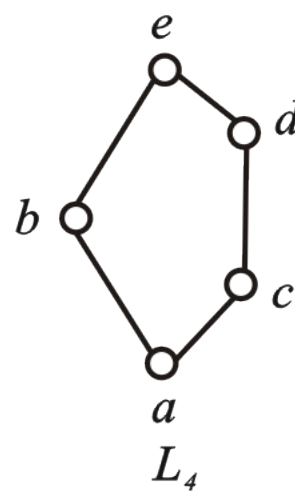
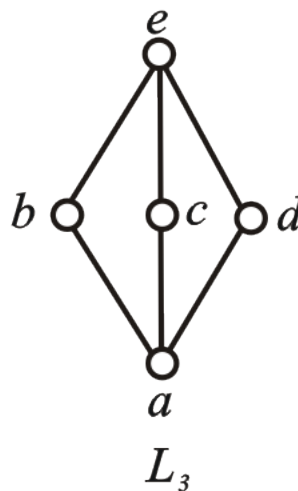
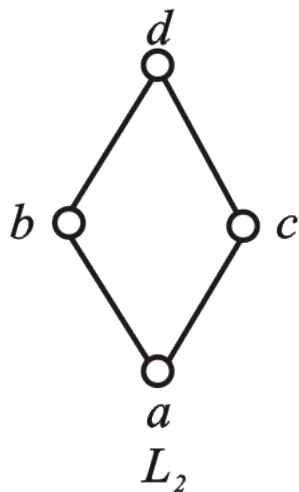
$L_2$  中  $a, d$  互补， $b, c$  互补。

$L_3$  中  $a, e$  互补， $b$  的补元是  $c$  和  $d$ ， $c$  的补元是  $b$  和  $d$ ， $d$  的补元是  $b$  和  $c$ 。

$L_4$  中的  $a, e$  互补， $b$  的补元是  $c$  和  $d$ ， $c$  的补元是  $b$ ， $d$  的补元是  $b$ 。

**定义11.9** 设  $\langle L, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$  是有界格, 若  $L$  中所有元素都有补元存在, 则称  $L$  为**有补格**.

例如, 下图中的  $L_2, L_3$  和  $L_4$  是有补格,  $L_1$  不是有补格.



**定义11.10** 有补分配格，称为**布尔格**或**布尔代数**。

求补元的运算看作是布尔代数中的一元运算。布尔代数标记为  $\langle B, \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle$ ，其中  $'$  为求补运算。

例 设  $S_{110} = \{1, 2, 5, 10, 11, 22, 55, 110\}$  是110的正因子集合。

$\gcd$  表示求最大公约数的运算

$\text{lcm}$ 表示求最小公倍数的运算。

则  $\langle S_{110}, \gcd, \text{lcm} \rangle$  是否构成布尔代数？



**定理11.7** 设  $\langle B, \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle$  是布尔代数, 则

$$(1) \forall a \in B, (a')' = a. \quad (\text{双重否定律})$$

$$(2) \forall a, b \in B, (a \wedge b)' = a' \vee b', (a \vee b)' = a' \wedge b'$$

(德摩根律)

注意: 德摩根律对有限个元素也是正确的.

证 (1)  $(a')'$  是  $a'$  的补元.  $A$  是  $a'$  的补元. 由补元惟一性得  $(a')'=a$ .

(2) 对任意  $a, b \in B$  有

$$\begin{aligned}(a \wedge b) \vee (a' \vee b') &= (a \vee a' \vee b') \wedge (b \vee a' \vee b') \\ &= (1 \vee b') \wedge (a' \vee 1) = 1 \wedge 1 = 1,\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}(a \wedge b) \wedge (a' \vee b') &= (a \wedge b \wedge a') \vee (a \wedge b \wedge b') \\ &= (0 \wedge b) \vee (a \wedge 0) = 0 \vee 0 = 0.\end{aligned}$$

所以  $a' \vee b'$  是  $a \wedge b$  的补元.

根据补元惟一性可得  $(a \wedge b)' = a' \vee b'$ .

同理可证  $(a \vee b)' = a' \wedge b'$ .



**定理11.8** 设  $L$  是有限布尔代数, 则  $L$  含有  $2^n$  个元素 ( $n \in \mathbb{N}$ ), 且  $L$  与  $\langle P(S), \cap, \cup, \sim, \emptyset, S \rangle$  同构, 其中  $S$  是一个  $n$  元集合.

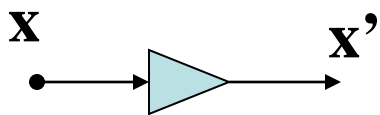
**结论:** 含有  $2^n$  个元素的布尔代数在同构意义下只有一个.

计算机部件及其网络或其它电子装置都是由许多电路构成，这类电路设计常要用到开关代数的布尔表达式与布尔函数的概念。

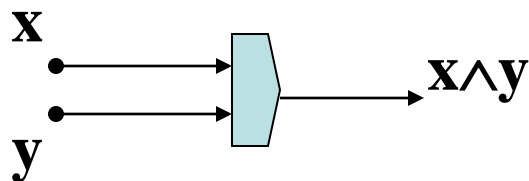
此类布尔表达式可用带3个基本元件的电路来实现。

3个基本元件是：

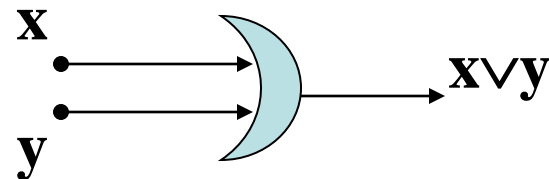
①反相器



②与门

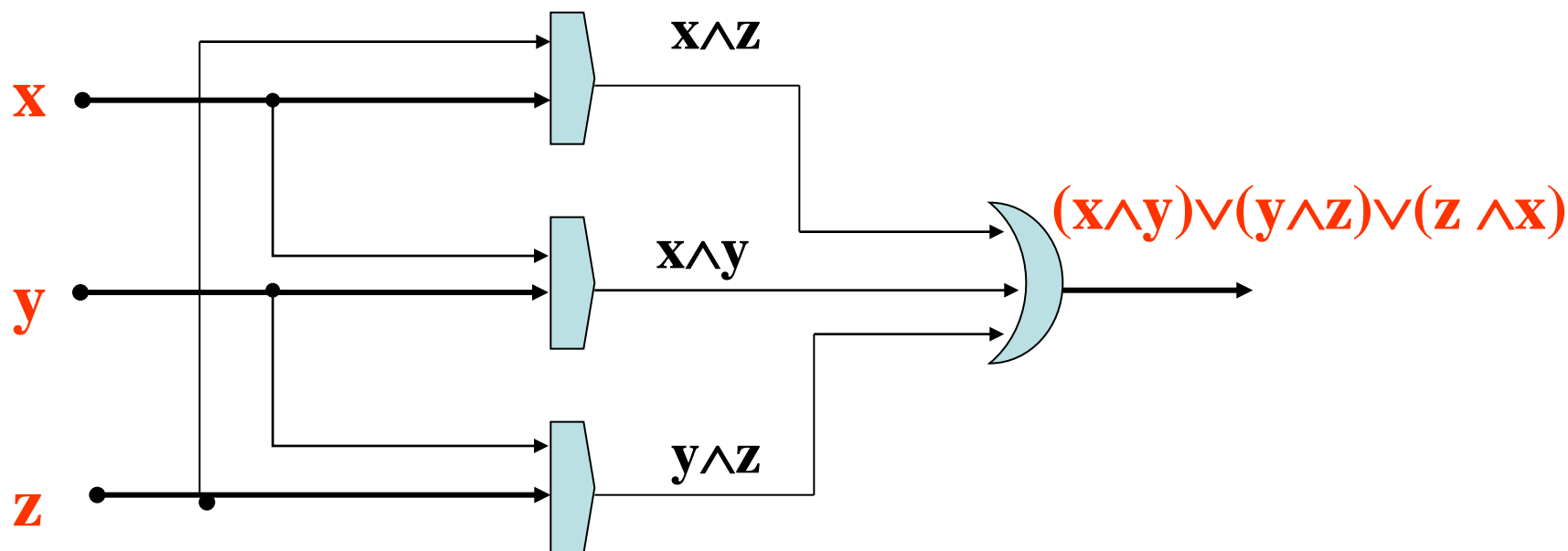


③或门

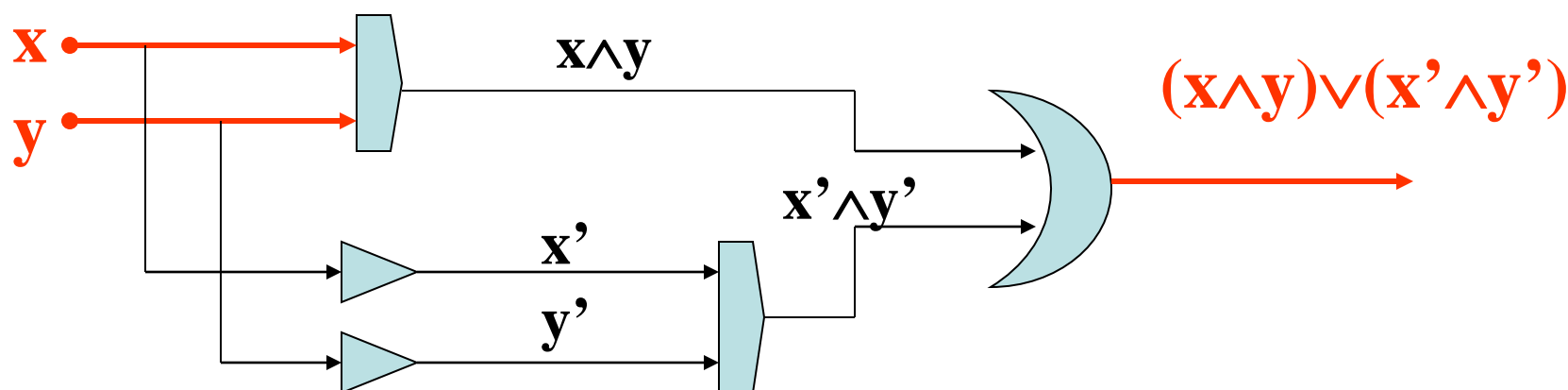




**实例1：**三人委员会表决某个提案，如有两张赞成票即获通过，实现上述过程的表决机器的控制电路如下图所示：



**实例2：**设计两个房间照明灯具的开关控制电路使当灯具处于关闭状态时，按下任一开关都可打开此灯具；当灯具已打开时，按下任一开关都可关闭此灯具。实现上述过程的组合电路如下图所示：



**注：**也可用布尔函数  $(x' \vee y) \wedge (x \vee y')$  来设计线路。