

b.1. 自反!

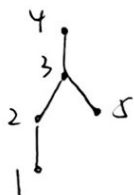
5. $\{(a,b), (b,c), (a,c)\}$, $\{(a,b), (c,a), (c,b)\}$, $\{(a,b), (a,c), (c,b)\}$

6. 等价: 满足自反、对称、传递; 偏序: 满足自反及对称、传递.

$\therefore \forall (x,y) \in R, \text{有 } (y,x) \in R, \text{且此时必有 } x=y,$

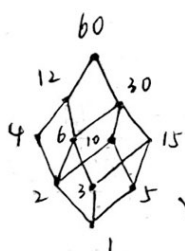
$\therefore R = \{(x,x) | x \in A\}.$

14.



24. 偏序关系: $\{(1,2), (1,3), (1,4), (1,5), (1,6), (1,10), (1,12), (1,15), (1,30), (1,60), (2,4), (2,6), (2,10), (2,12), (2,30), (2,60), (3,6), (3,12), (3,15), (3,30), (3,60), (4,12), (4,60), (5,10), (5,15), (5,30), (5,60), (6,12), (6,30), (6,60), (10,30), (10,60), (12,60), (15,30), (15,60), (30,60)\} \cup \{(x,x) | x \in A\}.$

哈斯图:



不是线性序. 例如 $3, 4 \in R$, 但 $3 \nmid 4$, 且 $4 \nmid 3$.

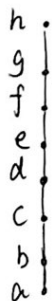
b.2

1b. 无最大元. 最小元 2.

2b.

(a) 5; (b) 1, 2, 3; (c) 5; (d) 3.

33.



6.3

14. 任意 $x, y \in [a, b]$, 均有 $x \wedge y \leq x \vee y$, 且 $a \leq x \leq b, a \leq y \leq b$.

\therefore 由上、下确界定义, $a \leq x \wedge y \leq x, y \leq x \vee y \leq b$, 即 $x \wedge y, x \vee y \in [a, b]$.

$\therefore \forall x \in [a, b]$, 有 $x \in L$, $\therefore [a, b]$ 是 L 的子集.

综上, $[a, b]$ 满足子格的定义, 是 L 的子格.

18. 设两个不同元素 a, b , 满足 $a < b$.

由定义, $0 \leq \min(a, b) < \max(a, b) \leq 1$, 其中 $\min(a, b) = a, \max(a, b) = b$,

$\therefore 0 < 1$, 即 $0 \neq 1$.

24. $a \vee (a' \wedge b) = (a \vee a') \wedge (a \vee b) = 1 \wedge (a \vee b) = a \vee b$.

$a \wedge (a' \vee b) = (a \wedge a') \vee (a \wedge b) = 0 \vee (a \wedge b) = a \wedge b$.

27. $D_{42} = \{1, 2, 3, 6, 7, 14, 21, 42\}$

$1' = 42, 2' = 21, 3' = 14, 6' = 7, 7' = 6, 14' = 3, 21' = 2, 42' = 1$.

33. 任取 L 中两个元素 a, b , 不妨设 $a < b$, 则有 $0 \leq a < b \leq 1$.

若 $a = a'$, 则 $a \vee a' = a \vee a = a < b$, 不满足 $a \vee a' = 1 \geq b$ 的前提;

若 $b = b'$, 则 $b \wedge b' = b \wedge b = b > a$, 不满足 $b \wedge b' = 0 \leq a$ 的前提.

\therefore 对于至少有 2 个元素的有界格 L , 任何元素都不是它的补.

6.4.

$$18. b \wedge (a \vee (a' \wedge (b \vee b'))) = b \wedge (a \vee (a' \wedge I)) = b \wedge (a \vee a') = b.$$

$$20. ((a \vee c) \wedge (b' \vee c))' = (a \vee c)' \vee (b' \vee c)' = (a' \wedge c') \vee (b \wedge c')$$

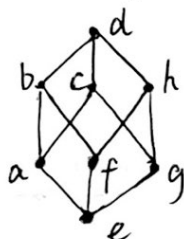
$$= (a' \vee b) \wedge (a' \vee c') \wedge (c' \vee b) \wedge c'$$

$$\text{由吸收律: } (a' \vee c) \wedge (c' \vee b) \wedge c' = c',$$

$$\therefore ((a \vee c) \wedge (b' \vee c))' = (a' \vee b) \wedge c'.$$

24. 最小元: e ; 最大元: d .

25. 偏序集 (A, R) 哈斯图如下:



其中任意两元素均有上确界和下确界, 因此 (A, R) 是格;

(A, R) 有最小元 e , 最大元 d , 是有界格, 且每个元素都有补元.

$$a' = h, f' = c, g' = b, b' = g, c' = f, h' = a, e' = d, d' = e.$$

26. 令 $S = \{x, y, z\}$, $R \mid (P(S), \subseteq)$ 为布尔代数.

下证 (A, R) 与 $(P(S), \subseteq)$ 同构.

定义双射 φ , 使 $\varphi(e) = \emptyset$, $\varphi(a) = \{x\}$, $\varphi(f) = \{y\}$, $\varphi(g) = \{z\}$.

$$\varphi(b) = \{x, y\}, \varphi(c) = \{x, z\}, \varphi(h) = \{y, z\}, \varphi(d) = \{x, y, z\},$$

从而 (A, R) 与 $(P(S), \subseteq)$ 同构, (A, R) 为布尔代数.

6.5.

$$4. \quad \begin{array}{ccc} x & y & z \end{array} \quad P(x, y, z) = (x \wedge y) \vee (x' \wedge (y \wedge z'))$$

0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

$$8. [(x \wedge z) \vee (y' \vee z)'] \vee [(y \wedge z) \vee (x \wedge z)']$$

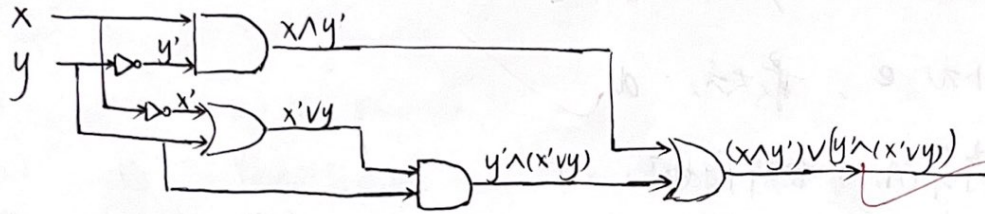
$$= [(x \wedge z) \vee (y \wedge z')] \vee [(y \wedge z) \vee (x \wedge z')] = [(y \wedge z') \vee (y \wedge z)] \vee [(x \wedge z') \vee (x \wedge z)]$$

$$= [y \wedge (y \vee z) \wedge (z' \vee y)] \vee [x \wedge (x \vee z) \wedge (x \vee z')] = x \vee y.$$

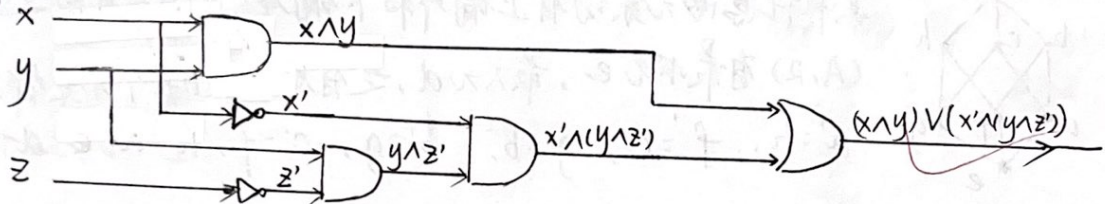
$$14. \text{原式} = (x' \wedge y' \wedge z') \wedge w \vee (x \wedge y' \wedge z') \wedge w' \vee (x' \wedge y \wedge z') \wedge w' \vee (x \wedge y \wedge z') \wedge w$$

$$= (x' \wedge y' \wedge z') \vee (x' \wedge y \wedge z') = x' \wedge z'.$$

16. (a)



(b)



$$18. (x \vee (y \wedge z))' \vee z'$$

b.b.

2. x'

	y'	y
x'	1	0
x	1	1

4.

	y'		y	
x'	0	1	1	1
x	0	0	1	0

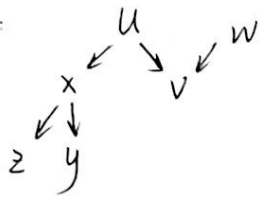
z (columns 2 and 3)
 z' (columns 1 and 4)

$$10. x' \vee y'$$

$$x' \vee (x \wedge y)$$

7.1.

8. 关系图:



从中可见, u 到 w 没有路径, w, v, x, z, y 到 u 没有路径, 从而不存在一个节点, 到其他所有节点都有且只有一条路. 关系 R 不是树.

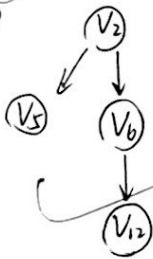
9. (a) $v_{10}, v_{11}, v_{12}, v_{13}, v_{14}$.

(b) $v_{10}, v_{11}, v_5, v_{12}, v_7, v_{15}, v_{14}, v_9$.

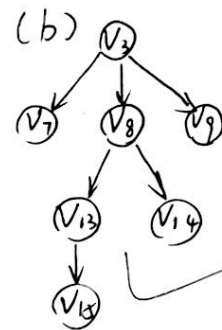
10. (a) v_7, v_9 .

(b) v_{13}, v_{14}, v_{15} .

11. (a)



$T(v_2) = \{(v_2, v_5), (v_2, v_6), (v_6, v_{12})\}$.



$T(v_3) = \{(v_3, v_5), (v_3, v_8), (v_8, v_{13}), (v_{13}, v_{15}), (v_8, v_{14}), (v_3, v_9)\}$.

12. (a) 4

(b) 3.

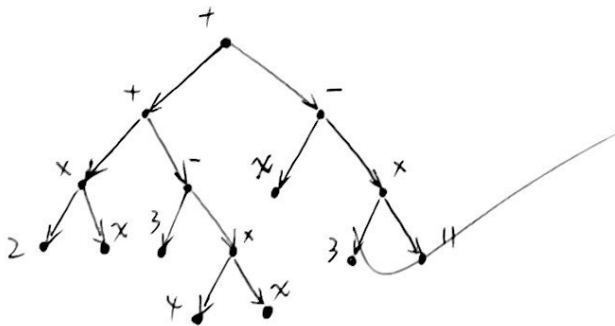
20. n 层二叉树的最大节点数为满二叉树的节点数. 第 n 层有 2^n 个节点.

$$1 + 2 + \dots + 2^n = \frac{1 \times (1 - 2^{n+1})}{1 - 2} = 2^{n+1} - 1.$$

22. 完全 n -树: v_0 节点必有 n 个子女, 因此第 1 层节点数为 1 , 第 1 层节点数为 n , 第一层的每个节点有 n 个子女或没有子女 (叶节点), 设有子女的节点数为 m , ($1 \leq m \leq n$) 因此第 2 层节点数为 $m \cdot n$, 总节点数 $1 + n + m \cdot n = 1 + (m+1)n$, 令 $k = m+1$, 则 T 的总节点数为 $1 + kn$ ($2 \leq k \leq n+1$)

7.2

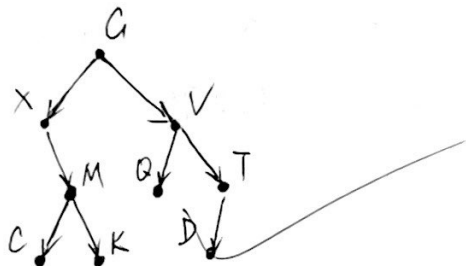
9.



14. 第1层最多2个节点, 第2层最多4个节点.

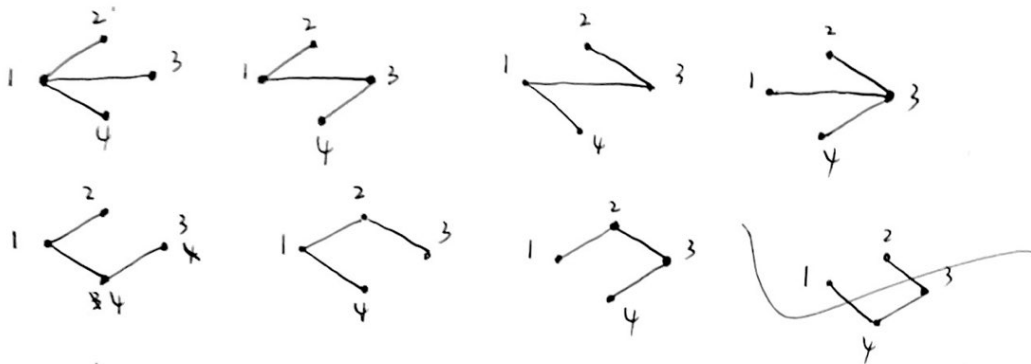
第1层满 第2层满
 $(2 \times (2^2 - 1)) + (2^4 - 1) = 21$. 有21个不同的二叉定位树.

18.

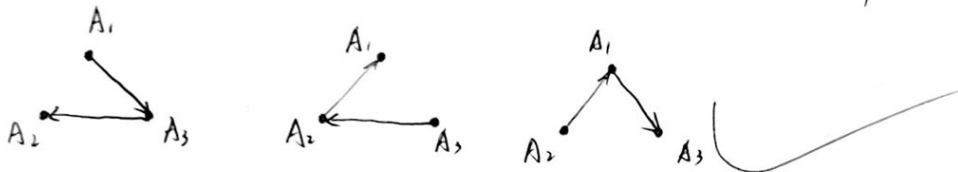


7.4

14.



18.



7.5.

4. 令 $H=(U, T)$, 为从 E 出发的最小生成树. 初始状态 $U=\{E\}$, $T=\{\}$.

① $(E, C)=2$, $U=\{E, C\}$, $T=\{(E, C)\}$;

② $(C, A)=2$, $U=\{E, C, A\}$, $T=\{(E, C), (C, A)\}$;

③ $(C, D)=\cancel{(A, D)}=3$, $U=\{E, C, A, \cancel{D}\}$, $T=\{(E, C), (C, A), (C, D), \cancel{(A, D)}\}$;

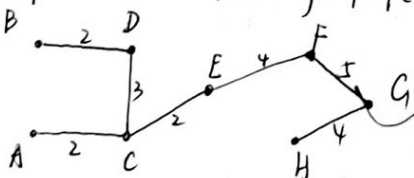
④ $(D, B)=2$, $U=\{E, C, A, D, B\}$, $T=\{(E, C), (C, A), (C, D), (D, B)\}$;

⑤ $(E, F)=4$, $U=\{E, C, A, D, B, F\}$, $T=\{(E, C), (C, A), (C, D), (D, B), (E, F)\}$;

⑥ $(F, G)=5$, $U=\{E, C, A, D, B, F, G\}$, $T=\{(E, C), (C, A), (C, D), (D, B), (E, F), (F, G)\}$;

⑦ $(G, H)=4$, $U=\{E, C, A, D, B, F, G, H\}$, $T=\{(E, C), (C, A), (C, D), (D, B), (E, F), (F, G), (G, H)\}$.

最小生成树:



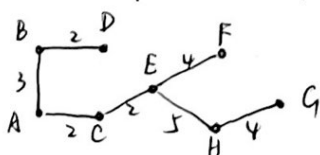
11. ① $(A, C)=(C, E)=(B, D)=2$, $U=\{A, C, B, D, E\}$, $E=\{(A, C), (B, D), (C, E)\}$;

② $(A, B)=(C, D)=3$, $U=\{A, C, B, D, E\}$, $E=\{(A, C), (B, D), (A, B), (C, E)\}$;

③ $(B, C)=(E, F)=(H, G)=4$, $U=\{A, C, B, D, E, F, H, G\}$, $E=\{(A, C), (B, D), (A, B), (C, E), (E, F), (H, G)\}$;

④ $(F, G)=(E, H)=5$, $U=\{A, C, B, D, E, F, H, G\}$, $E=\{(A, C), (B, D), (A, B), (C, E), (E, F), (H, G), (E, H)\}$;

最小生成树:

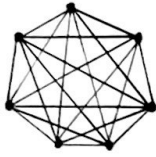


8.1.

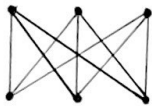
10. a 度数为 4, b 度数为 4, c 度数为 4, d 度数为 4.

12. ① 5, 4, 7, 5; ② 5, 4, 6, 7, 5; ③ 5, 4, 2, 1, 3, 4, 6, 7, 5.

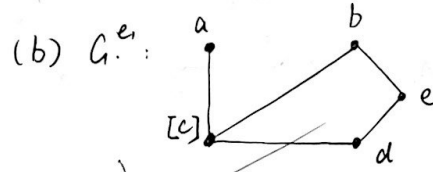
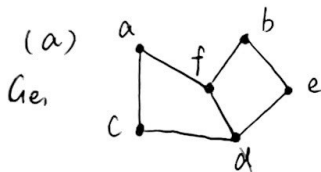
13.



18.



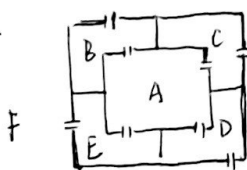
22. (a)



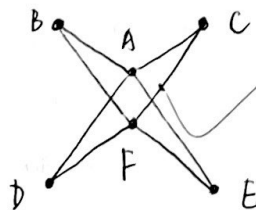
8.2.

1. 既无欧拉回路也无欧拉路径. a, b, c, d 均有奇数度.
2. 既无欧拉回路也无欧拉路径. a, b, d, e 4个顶点均有奇数度.
3. 有欧拉回路. 该图连通且每个节点都有偶数度.
4. 有欧拉路径但无欧拉回路. 节点 4, 7 有奇数度, 其他节点为偶数度, 且连通.
5. 有欧拉路径但无欧拉回路. 奇度节点有 2 个, 其他均为偶度节点, 且连通.
6. 有欧拉路径但无欧拉回路. 有 2 个奇度节点且为连通图.
7. 两者均无. 非连通图.
8. 有欧拉回路. 所有节点均有偶数度, 且为连通图.

14.



将该平面图转化为无向图, 平房间连通则两节点有边相连:



图中每个节点均有偶数度, 为欧拉图, 可以经过每条边仅一次地遍历每个节点, 即经过每扇门一次而遍历所有房间.

8.3.

1. 都没有.

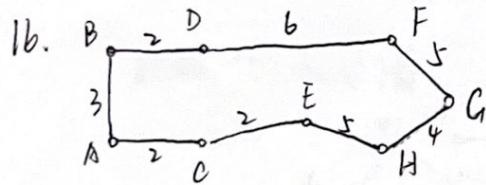
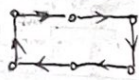
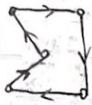
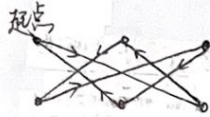
2. 有Hamilton回路: $abcd a$.

3. 都没有. ~~有路径~~

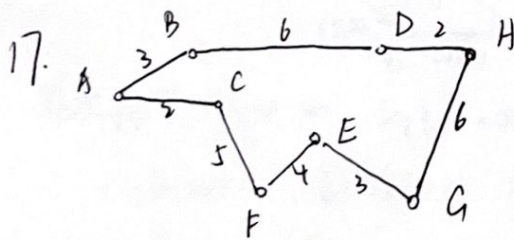
4. 有Hamilton回路.

5. 有Hamilton回路.

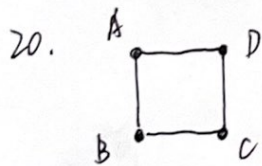
6. 有Hamilton回路.



$DBFACEHGFD$.



$FEGHDBACF$

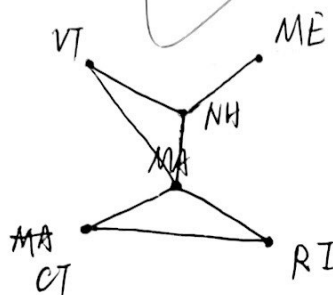


$ABCD A$ 既是欧拉回路又是Hamilton回路.

8.6.

14. $P_G = x(x-1)(x-2)(x-3)$, $\chi(G) = 4$.

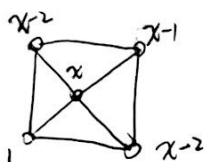
18. 与该地图对应的图:



$P_G = x(x-1)^2(x-2)^2$, $\chi(G) = 3$

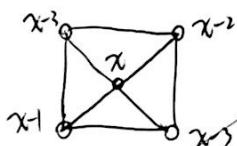
20. 分2种情况:

① 对角节点同色,



有 $x(x-1)(x-2)^2$ 种.

② 对角节点异色.



有 $x(x-1)(x-2)(x-3)^2$ 种.

$P_G = x(x-1)(x-2)^2 + x(x-1)(x-2)(x-3)^2 = x(x-1)(x-2)(x^2 + x + 7)$.

$\chi(G) = 3$.

22. 首先, G 不含自环或重边, 为简单图. 否则最长回路长度不为奇数.

把 G 中除去最长回路的顶点分为 2 个集合: A 和 B .

A 包含所有与 C 中顶点距离为奇数的顶点, B 包含所有与 C 中顶点距离为偶数的节点. 易得 A 中任意两顶点不存在边, 可染成同色. 同理, B 中所有节点可上同一颜色.

考虑 C 的上色. C 有 n 个顶点, 所以至少 n 种颜色才能保证 C 中所有可能相邻的两顶点颜色一定不同. 由于 A, B 各有一种颜色, \therefore 需要再加一种颜色以完成染色.

综上, $\chi(G) \leq n+1$.

这段证明是让ChatGPT帮我写的, 说实话, 我自己都没懂这是怎么证出来的, 建议谨慎对待

9.1.

16. $a*b = ab + 2b$, $b*a = ab + 2a$. 不满足交换律.

$$(a*b)*c = (ab+2b)c + 2c, \quad a*(b*c) = a(bc+2c) + 2(bc+2c)$$

$$= abc + 2ac + 2bc + 4c,$$

$(a*b)*c \neq a*(b*c)$, 不满足结合律.

22.

*	a	b	c
a	b	c	a
b	c	b	a
c	a	a	c

24. (a) $b*a = a$, $a*b = c$, 不满足交换律.

(b) $a*(b*c) = a*c = b$.

$$(a*b)*c = c*c = b.$$

(c) 不是结合运算.

$$(a*b)*b = c*b = a,$$

$$a*(b*b) = a*b = c, \text{ 二者不相等.}$$

25. (a) $c*d = a$, $d*c = a$.

(b) $b*d = c$, $d*b = b$.

(c) $a*(b*c) = a*b = c$, $(a*b)*c = c*c = a$.

(d) 由(b), $*$ 不满足交换律; 由(c), $*$ 不满足结合律.

既非交换运算也非结合运算.

26.

*	a	b	c	d
a	a	b	c	d
b	b	a	d	c
c	c	d	a	b
d	d	c	b	a

$$d*a = (c*b)*a = c*(b*a) = d.$$

$$d*b = (c*b)*b = c*(b*b) = c.$$

$$d*c = (c*b)*c = c*(b*c) = b.$$

$$d*d = (c*b)*d = c*(b*d) = a.$$

9.2

$$13. (a*b)*c = (a+b-ab)+c-(a+b-ab)c = a+b+c-ab-bc-ac+abc$$

$$a*(b*c) = a+(b+c-bc)-a(b+c-bc) = a+b+c-ab-bc-ac+abc.$$

在 \mathbb{Z} 上满足结合律;

$a*e = e*a = a+e-ae = a$, $e=0$. 有单位元 $e=0$. 是么半群, 满足交换律.

16. 对于 $\{x | x=3k+1, k \in \mathbb{Z}^+\}$, 乘法满足结合律. 是半群.

$x \cdot e = e \cdot x = x$, $e=1$, 不在集合中, 不是幺半群.

乘法满足交换律, 该半群是交换的.

18. $(a*a)*b = a*b = c$; $a*(a*b) = a*c = b$. 不满足结合律, 不是半群.

19.

*	a	b	c
a	c	a	b
b	a	b	c
c	b	c	a

 $c*a = (a*a)*a = a*(a*a) = a*c = b$.
 $c*b = (a*a)*b = a*(a*b) = a*a = c$.

23. (a) $(\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma = abaccbababac$.

(b) $\gamma \cdot (\alpha \cdot \alpha) = babcabacabac$.

(c) $(\gamma \cdot \beta) \cdot \alpha = babccbaabac$.

26. 设两个子半群为 $(T, *)$ 和 $(U, *)$, 由定义, $T \subseteq S, U \subseteq S$,

且对于 $\forall a, b \in T$, 有 $a*b \in T$; $\forall c, d \in U$, 有 $c*d \in U$.

在集合 $T \cup U$ 中, $\forall m, n \in T \cup U$, 有 $m*n \in T$ 且 $m*n \in U$, 则 $m*n \in T \cap U$.

$\therefore T \cap U$ 对运算 $*$ 封闭, 且有 $T \cap U \subseteq S$. 从而 $(T \cap U, *)$ 是 S 的子半群.

28. 设 $a, b \in T$. 则 a, b 均为含有奇数个 1 的序列.

此时 $a \cdot b$ 中含有偶数个 1, 即 $a \cdot b \notin T$, T 对 \cdot 不封闭.

$\therefore (T, \cdot)$ 不是 (A^*, \cdot) 的子半群.

31. 由定义, $\forall a, b \in S_1$, 有 $f(a*b) = f(a)*f(b)$; 其中 f 在 $S_1 \rightarrow S_2$ 处处有定义;

$\forall m, n \in S_2$, 有 $g(m*n) = g(m)*f(n)$; 其中 g 在 $S_2 \rightarrow S_3$ 处处有定义;

\therefore 对于任意 $x, y \in S_1$, 有 $f(x), f(y) \in S_2$, 且 $f(x*y) = f(x)*f(y)$;

$g(f(x*y)) = g(f(x)*f(y)) = g(f(x))*g(f(y))$.

即 $g \circ f(x*y) = g \circ f(x)*g \circ f(y)$. 且 $g \circ f$ 在 $S_1 \rightarrow S_3$ 处处有定义.

从而 $g \circ f$ 是 S_1 到 S_3 的同态映射.