



浙江大学  
ZheJiang University

# 数学建模

浙江大学数学系 谈之奕

*[tanzy@zju.edu.cn](mailto:tanzy@zju.edu.cn)*





浙江大学  
Zhejiang University

# 基本数学模型

## 关灯游戏



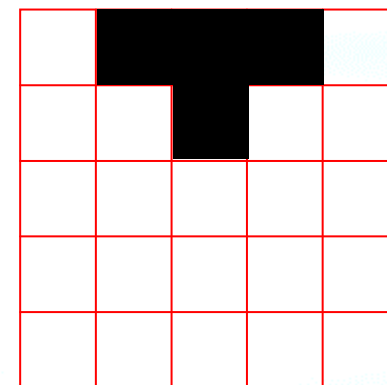
浙江大学

Zhejiang University

数学建模

# 关灯游戏

- 给定一个  $5 \times 5$  方格棋盘，棋盘上的每个方格有白色和黑色两种状态
- 点击棋盘上任何一个方格时，这个方格自身及与之相邻的上、下、左、右四个方格（若存在）均改变状态
- 是否可以通过点击棋盘上的若干个方格，使棋盘上所有方格的状态由白色变为黑色







浙江大学

Zhejiang University

数学建模

# 棋盘状态

- 用 0 和 1 分别表示方格的白色和黑色两种状态
- 将棋盘上的 25 个方格依序用整数 1~25 编号
- 棋盘的一种状态可用一 25 维列向量  $\mathbf{c} = \{c_1, \dots, c_{25}\}^T$  来表示, 其  $c_i \in \{0, 1\}$  中。所有棋盘状态的全体记为
- 所有方格均为白色和均为黑色的状态分别为 和

1	2	3	4	5
6	7	8	9	10
11	12	13	14	15
16	17	18	19	20
21	22	23	24	25



浙江大学

Zhejiang University

数学建模

# 状态变换

- 定义  $\mathcal{C}$  上的一个变换  $t$ ，它固定地将某些方格  $i$  的状态由  $c_i$  变为  $1-c_i$ ，其余方格的状态保持不变
- 记  $V$  为  $\mathcal{C}$  上所有变换的全体组成的集合
- 定义恒等变换  $t_0$ ， $t_0(c) = c, c \in \mathcal{C}$
- 对任一棋盘状态重复两次施行同一变换，棋盘状态保持不变，即有  $t(t(c)) = c, c \in \mathcal{C}$



# 域



浙江大学  
Zhejiang University

数学建模

- 集合  $F$  称为域 (field)，若有  $F$  上加法运算  $\oplus$  和乘法运算  $\otimes$ 
  - 加法满足交换律、结合律
  - 存在加法零元素  $0$ ，对任意  $a \in F, a \oplus 0 = a$
  - 对任意  $a \in F$ ，存在  $-a \in F, a \oplus (-a) = 0$
  - 乘法满足交换律、结合律
  - 存在乘法单位元  $1$ ，对任意  $a \in F \setminus \{0\}, a \otimes 1 = a$
  - 对任意  $a \in F \setminus \{0\}$ ，存在  $a^{-1} \in F, a \otimes a^{-1} = 1$
  - 加法和乘法满足分配律  $a \otimes (b \oplus c) = (a \otimes b) \oplus (a \otimes c)$

$(F, \oplus)$  是  
交换群

$(F \setminus \{0\}, \otimes)$   
是交换群

# 有限域

- $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$  关于数的加法和乘法都构成域，常称为数域
- 只含有有限多个元素的域称为有限域
- 二元数域  $F_2 = \{0, 1\}$

$$\oplus \quad 0 \quad 1$$

$$\begin{array}{c|cc} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{array}$$

$$\otimes \quad 0 \quad 1$$

$$\begin{array}{c|cc} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{array}$$



# 线性空间

- 定义  $V$  上的加法运算

$$(t \oplus s)(c) = t(s(c)), c \in \mathcal{C}, t, s \in V$$

- 加法满足交换律、结合律
  - $t_0$  为加法零元素,  $t$  的逆元素为  $t$  自身
- 定义  $F_2$  中元素与  $V$  中元素的数乘运算

$$1 \otimes t = t, 0 \otimes t = t_0$$

- $V$  关于以上定义的加法和数乘运算构成  $F_2$  上的线性空间





# 基和维数

- 定义  $f_i$  为只改变方格  $i$  的状态的变换, 即
$$f_i(c_1, \dots, c_{i-1}, c_i, c_{i+1}, \dots, c_{25})^T$$
$$= (c_1, \dots, c_{i-1}, 1 - c_i, c_{i+1}, \dots, c_{25})^T, i = 1, \dots, 25$$
- $f_i, i = 1, \dots, 25$  线性无关, 构成  $V$  的一组基,  
 $\dim V = 25$
- $\sum_{i=1}^{25} f_i$  可将状态 **0** 变为状态 **1**, 但  $f_i$  不能通过点击棋盘上某一个方格来实现



# 游戏规则

- 记  $g_i$  为点击方格  $i$  对应的变换, 则

$$g_i = f_i \oplus f_{i-1} \oplus f_{i+1} \oplus f_{i-5} \oplus f_{i+5}, i = 1, \dots, 25,$$

其中  $f_k = t_0$ , 若  $k \notin \{1, \dots, 25\}$

- 在同一方格上点击两次 (不论是否连续), 效果抵消
- 问题转化为求  $x_i \in \{0, 1\}, i = 1, \dots, 25$ ,  
使得  $\sum_{i=1}^{25} g_i x_i = \sum_{i=1}^{25} f_i$

		$i-5$		
	$i-1$	$i$	$i+1$	
		$i+5$		





# 数学建模

$$(g_1, g_2, \dots, g_{25}) = (f_1, f_2, \dots, f_{25}) \mathbf{A}$$

**A =**

[illegible]

		$i-5$	
	$i-1$	$i$	$i+1$
		$i+5$	

1	2			
6				



浙江大学

Zhejiang University

数学建模

# 分块矩阵

• 令  $\mathbf{H}_5 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ ,  $\mathbf{I}_5 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

则  $\mathbf{A} = \begin{pmatrix} \mathbf{H}_5 & \mathbf{I}_5 & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{I}_5 & \mathbf{H}_5 & \mathbf{I}_5 & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{I}_5 & \mathbf{H}_5 & \mathbf{I}_5 & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{H}_5 & \mathbf{I}_5 \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{I}_5 & \mathbf{H}_5 \end{pmatrix}$



# 线性方程组

- 令  $\mathbf{X} = (\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2, \mathbf{X}_3, \mathbf{X}_4, \mathbf{X}_5)^T$ , 其中
$$\mathbf{X}_i = (x_{5i-4}, x_{5i-3}, x_{5i-2}, x_{5i-1}, x_{5i})^T, i = 1, 2, 3, 4, 5$$
- $$\sum_{i=1}^{25} g_i x_i = \sum_{i=1}^{25} f_i$$

$$(g_1, \dots, g_{25}) = (f_1, \dots, f_{25})\mathbf{A}$$

$$\Leftrightarrow (f_1, \dots, f_{25})\mathbf{A}\mathbf{X} = (g_1, \dots, g_{25})\mathbf{X} = (f_1, \dots, f_{25})\mathbf{1}$$
$$\Leftrightarrow \mathbf{A}\mathbf{X} = \mathbf{1}$$

# 记号约定

- 若不特别说明，加法和数乘均为  $F_2$  中的运算，加法用  $+$  表示，矩阵相乘略去  $\otimes$  号
- 对任意矩阵  $\mathbf{B}$ ， $\mathbf{B} + \mathbf{B} = \mathbf{0}$ ， $\mathbf{B}_1 - \mathbf{B}_2 = \mathbf{B}_1 + \mathbf{B}_2$ ，但矩阵乘法仍不可交换
- 在讨论  $5 \times 5$  方格棋盘时，略去表示矩阵阶数的下标





# 初等变换

$$(A \quad 1) = \begin{pmatrix} H & I & 0 & 0 & 0 & 1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{H \otimes (2) + (1)} \begin{pmatrix} 0 & H^2 + I & H & 0 & 0 & H1 + 1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix}$$

$$\xrightarrow{(H^2 + I) \otimes (3) + (1)} \begin{pmatrix} 0 & 0 & H^3 & H^2 + I & 0 & (H^2 + H)1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix}$$

$$(H^2 + I)H + H = H^3$$

$$\begin{aligned} & ((H^2 + I)1) + (H1 + 1) \\ & = (H^2 + H)1 \end{aligned}$$

# 初等变换

$$(A \quad 1) \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & H^3 & H^2 + I & 0 & (H^2 + H)1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} & (H^3 H) + (H^2 + I) \\ & = H^4 + H^2 + I \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & H^3 1 + (H^2 + H)1 \\ & = (H^3 + H^2 + H)1 \end{aligned}$$

$$\xrightarrow{H^3 \otimes (4) + (1)} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & H^4 + H^2 + I & H^3 & (H^3 + H^2 + H)1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix}$$



# 初等变换

$$(A \quad 1) \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & H^4 + H^2 + I & H^3 & (H^3 + H^2 + I)1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix}$$

$$(H^4 + H^2 + I)H + H^3 \\ = H^5 + H$$

$$(H^4 + H^2 + I)1 \\ + (H^3 + H^2 + H)1 \\ = (H^4 + H^3 + H + I)1$$

$$\xrightarrow{(H^4 + H^2 + I) \otimes (5) + (1)} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & H^5 + H & (H^4 + H^3 + H + I)1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix}$$



# 阶梯型矩阵

$$(A \quad 1) \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & P & M1 \\ I & H & I & 0 & 0 & 1 \\ 0 & I & H & I & 0 & 1 \\ 0 & 0 & I & H & I & 1 \\ 0 & 0 & 0 & I & H & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} PX_5 = M1 \\ X_1 + HX_2 + X_3 = 1 \\ X_2 + HX_3 + X_4 = 1 \\ X_3 + HX_4 + X_5 = 1 \\ X_4 + HX_5 = 1 \end{cases} \quad M1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$P = H^5 + H = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad M = H^4 + H^3 + H + I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$





# 阶梯型矩阵

$$\begin{aligned} (\mathbf{P} \quad \mathbf{M1}) &= \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow[\substack{(5)+(2) \\ (5)+(3)}]{} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &\xrightarrow[\substack{(3)+(1) \\ (3)+(2)}]{} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{(4)+(2)} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

# 特解与通解

- 非齐次线性方程组  $\mathbf{P}\mathbf{X}_5 = \mathbf{M1}$  的特解为  $(1, 1, 0, 0, 0)^T$
- 齐次线性方程组  $\mathbf{P}\mathbf{X}_5 = \mathbf{0}$  的通解为  $(b, a, a + b, a, b)^T$
- 非齐次线性方程组  $\mathbf{P}\mathbf{X}_5 = \mathbf{M1}$  的一切解为

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$(\mathbf{P} \ \mathbf{M1}) \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

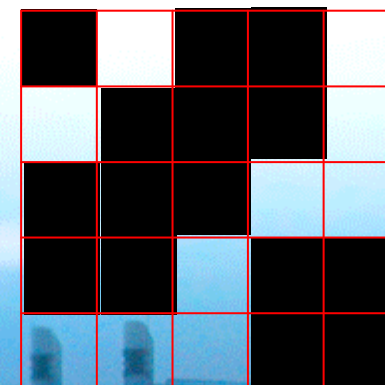
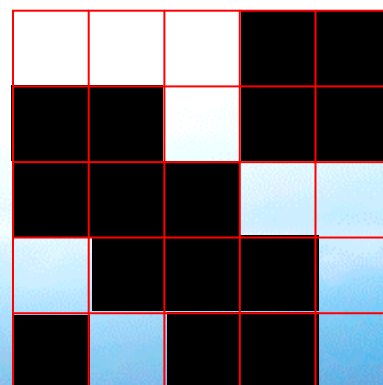
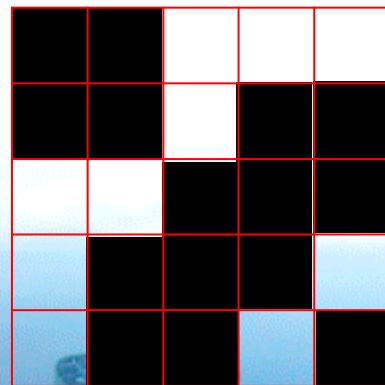
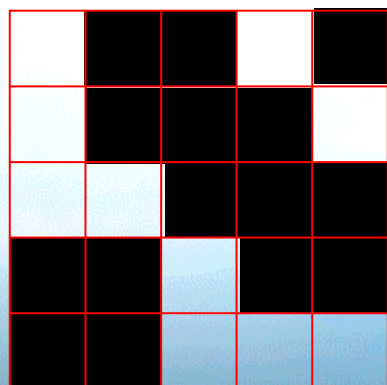




# 所有方案

- 将  $X_5$  代入可依次求得  $X_4, X_3, X_2, X_1$ , 由此可求得  $AX=1$  的一切解
- 无论采用哪种方案均需点击15个方格, 任一方案均为次数最少的方案

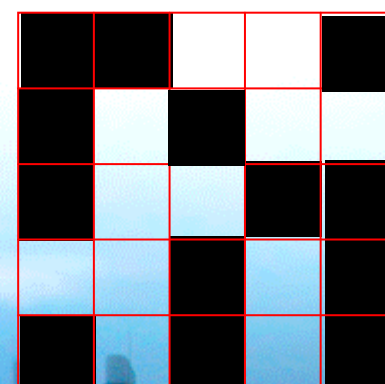
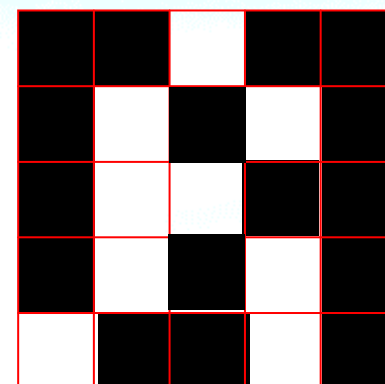
$$\begin{cases} PX_5 = M1 \\ X_1 + HX_2 + X_3 = 1 \\ X_2 + HX_3 + X_4 = 1 \\ X_3 + HX_4 + X_5 = 1 \\ X_4 + HX_5 = 1 \end{cases}$$





# 关灯游戏 V2.0

- 给定一个  $5 \times 5$  方格棋盘，以及两个棋盘状态  $\mathbf{c}', \mathbf{c}'' \in \mathcal{C}$ ，是否可以通过点击棋盘上的若干个方格，使棋盘状态由  $\mathbf{c}'$  变为  $\mathbf{c}''$
- 上述问题等价于判断  $\mathbf{A}\mathbf{X} = \mathbf{c}' + \mathbf{c}''$  是否有解
- 是否可以不通过求解线性方程组，而从状态本身直接判断





# 任意状态转换

- 是否可以通过点击若干个方格实现任意两种棋盘状态之间的转换
- 对任意向量  $\mathbf{b}$ ，以方阵  $\mathbf{B}$  为系数矩阵的线性方程组  $\mathbf{BX} = \mathbf{b}$  均有解的充要条件是  $\mathbf{B}$  可逆
  - （充分性） $\mathbf{X} = \mathbf{B}^{-1}\mathbf{b}$  即为  $\mathbf{BX} = \mathbf{b}$  的一个解
  - （必要性） $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_n$  可被  $\mathbf{B}$  的列向量组线性表出， $n = \text{rank}(\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_n) \leq \text{rank}(\mathbf{B}) \leq n$

# 子空间

- $\text{rank}(\mathbf{A}) = \text{rank}(\mathbf{P}) + 20 = 23 < 25$ ,  
通过点击若干方格未必能  
从一个状态变为另一状态
- $g_1, g_2, \dots, g_{25}$  线性相关
- 记  $W = L(g_1, g_2, \dots, g_{25})$ ,  
则  $\dim W = 23$

$$(g_1, \dots, g_{25}) = (f_1, \dots, f_{25})\mathbf{A}$$

$$\mathbf{A} \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{P} \\ \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} & 0 & 0 \\ 0 & \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} & 0 \\ 0 & 0 & \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} \\ 0 & 0 & 0 & \mathbf{I} & \mathbf{H} \end{pmatrix}$$
$$\mathbf{P} \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$





# 扩充

- 记  $(g_1, \dots, g_{23}, f_{24}, f_{25}) = (f_1, \dots, f_{23}, f_{24}, f_{25})\mathbf{A}'$

$$\mathbf{A}' = \begin{pmatrix} \mathbf{H} & \mathbf{I} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{K} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{L} \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{P}' \\ \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{I} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{H} & \mathbf{K} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{I} & \mathbf{L} \end{pmatrix} \quad \mathbf{L} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{P}' = (\mathbf{H}^4 + \mathbf{H}^2 + \mathbf{I})\mathbf{L} + \mathbf{H}^3\mathbf{K} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} |\mathbf{P}'| \neq 0 \\ |\mathbf{A}'| \neq 0 \end{matrix} \quad \mathbf{K} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

# 划分

- $g_1, \dots, g_{23}, f_{24}, f_{25}$  线性无关, 是  $V$  的另一组基,  $g_1, \dots, g_{23}$  是  $W$  的一组基,  $f_{24}, f_{25}, f_{24} + f_{25} \notin W$
- 定义

$$V_1 = W$$

$$V_2 = f_{24} + W = \{f_{24} + g \mid g \in W\}$$

$$V_3 = f_{25} + W = \{f_{25} + g \mid g \in W\}$$

$$V_4 = f_{24} + f_{25} + W = \{f_{24} + f_{25} + g \mid g \in W\}$$





# 划分

- $V_1, V_2, V_3, V_4$  构成  $V$  的一个划分
  - 对任意  $t \in V$  ,  $t$  属于某个  $V_k$
  - $V_k \cap V_l = \emptyset, k \neq l$ 
    - 若  $t \in V_2 \cap V_3$  , 则存在  $g', g''$  ,  
使得  $t = f_{24} + g' = f_{25} + g''$  , 从  
而  $f_{24} + f_{25} = g' + g'' \in W$  , 矛盾
- 两变换之和是否属于  $W$  是  $V$  上的一种等价关系

$$V_1 = W$$

$$V_2 = f_{24} + W$$

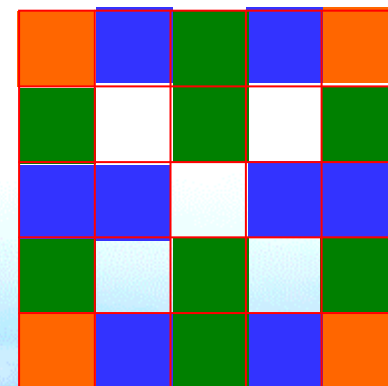
$$V_3 = f_{25} + W$$

$$V_4 = f_{24} + f_{25} + W$$

# 变换分类

- 任一  $f_i$  必属于某个  $V_k$ ，通过四个线性方程组  $AX = e_i, AX = e_i + e_{24}, AX = e_i + e_{25}, AX = e_i + e_{24} + e_{25}$  解的情况可判断  $f_i$  属于哪个集合

$V_1$	$V_2$	$V_3$	$V_4$
7,9,13, 17,19	2,4,11,12, 14,15,22,24	1,5, 21,25	3,6,8,10, 16,18,20,23
仅点击 方格	点击方格 + $f_{24}$ 一次	点击方格 + $f_{25}$ 一次	点击方格+ $f_{24}, f_{25}$ 各一次





# 判别准则

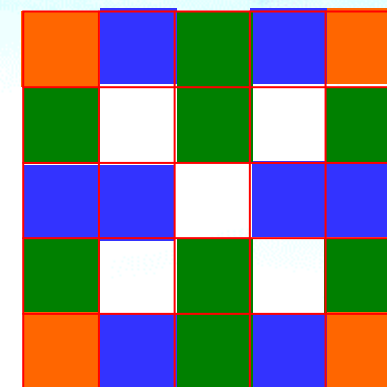
- 记  $U = \{f_i \mid c'_i \neq c''_i\}$ ，通过施行  $U$  中所有变换可使棋盘状态由  $\mathbf{c}'$  变为  $\mathbf{c}''$
- 记  $m_k = |U \cap V_k|, k = 1, 2, 3, 4$ ，当且仅当  $m_2, m_3, m_4$  均为奇数或均为偶数时棋盘状态转变只需点击棋盘方格即可实现

$m_2 m_3 m_4$	$f_{24}$	$f_{25}$
奇奇奇	1+0+1	0+1+1
奇奇偶	1+0+0	0+1+0
奇偶奇	1+0+1	0+0+1
偶奇奇	0+0+1	0+1+1
奇偶偶	1+0+0	0+0+0
偶奇偶	0+0+0	0+1+0
偶偶奇	0+0+1	0+0+1
偶偶偶	0+0+0	0+0+0



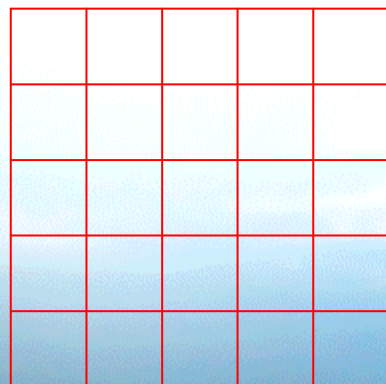
# 状态分类

- 根据判别准则，可将棋盘状态分为四类。同一类中任何两个状态可通过点击棋盘方格实现转换，不同类中任何两个状态无法仅通过点击棋盘方格实现转换

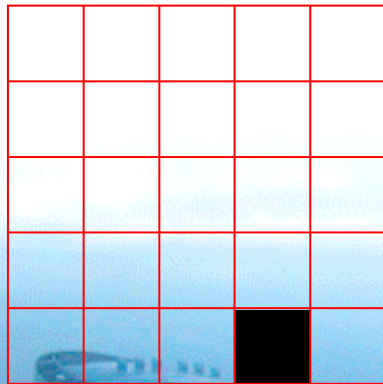


$m_4$   $m_2$   $m_3$

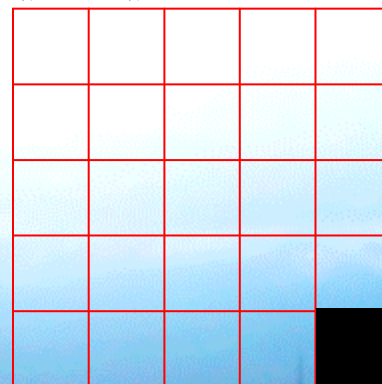
偶偶偶 奇奇奇



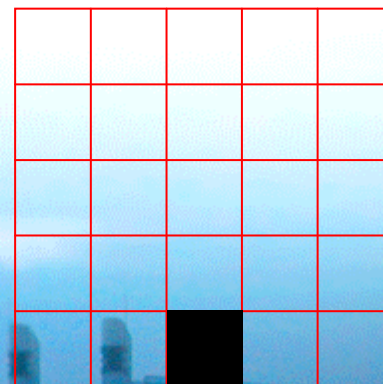
奇偶偶 偶奇奇



偶奇偶 奇偶奇

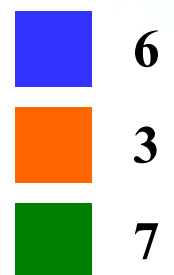
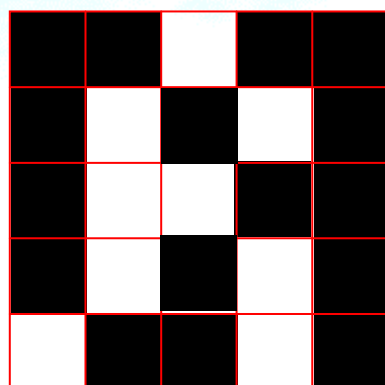


偶偶奇 奇奇偶

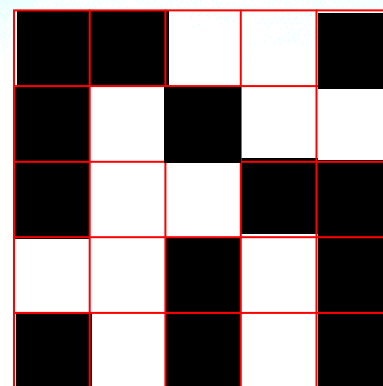




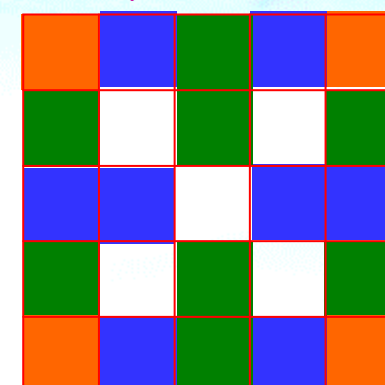
# 状态分类



第二类

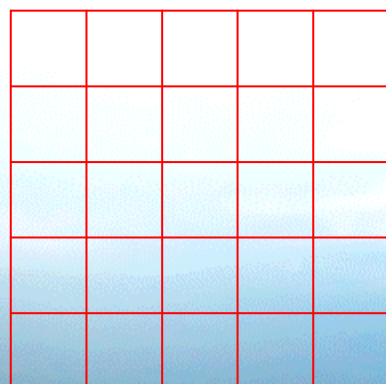


第四类

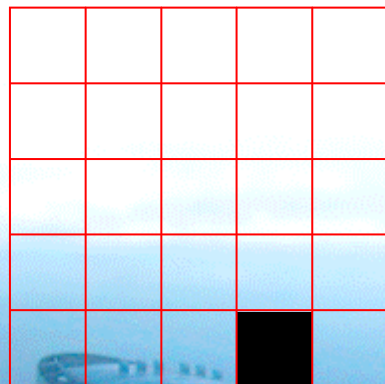


$m_4$   $m_2$   $m_3$

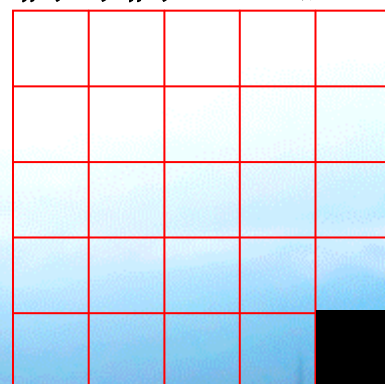
偶偶偶 奇奇奇



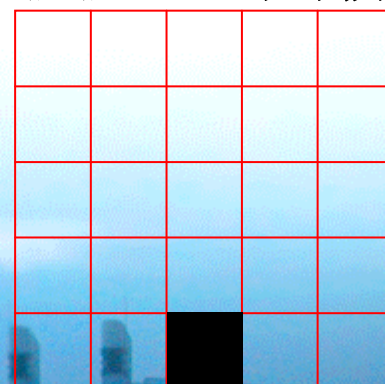
奇偶偶 偶奇奇



偶奇偶 奇偶奇



偶偶奇 奇奇偶





浙江大学  
ZheJiang University

谢 谢

