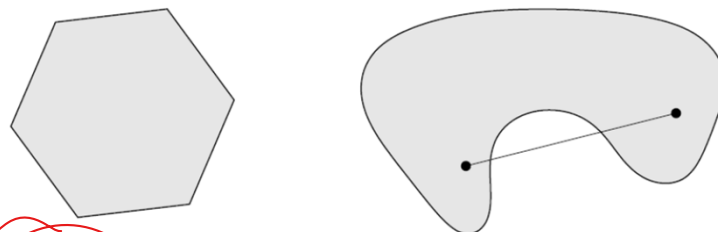


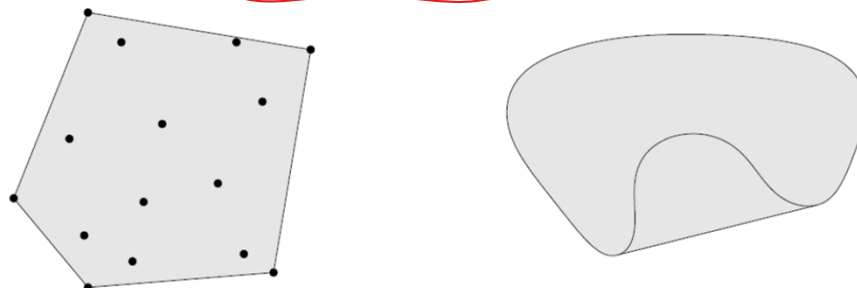
凸包



- 凸集合 (convex set)
 - 集合内任意两点的连线属于该集合



- 集合 S 的凸包 (convex hull) H
 - 包含 S 的最小凸集合



- 凸缺 (convex deficiency) : $H - S$



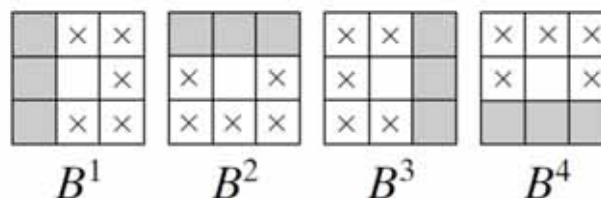
构建凸包算法

相差90°



四个结构元

- 黑色表示1 前景
- 白色表示0 背景, ×表示任意值



⊗不用考虑
外围背景

1. 按照下面的公式更新

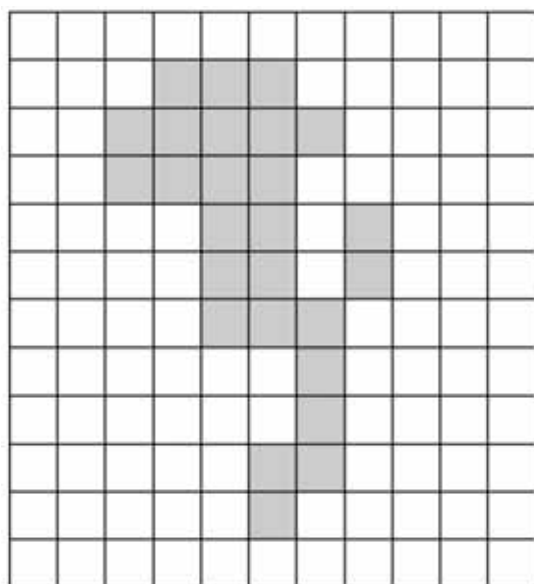
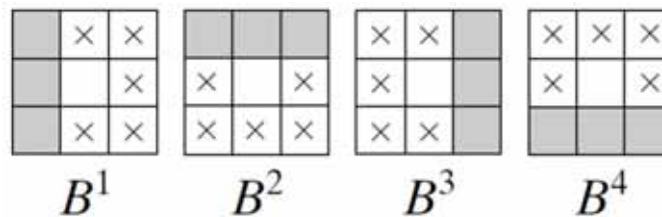
$$X_k^i = (X_{k-1}^i \otimes B^i) \cup A \quad i = 1, 2, 3, 4 \quad \text{and} \quad k = 1, 2, 3, \dots$$

- 其中 $X_0^i = A$
2. 重复上述公式，直到 $X_k^i = X_{k-1}^i$
 3. 集合 A 的凸包
 - 其中 $D^i = X_k^i$

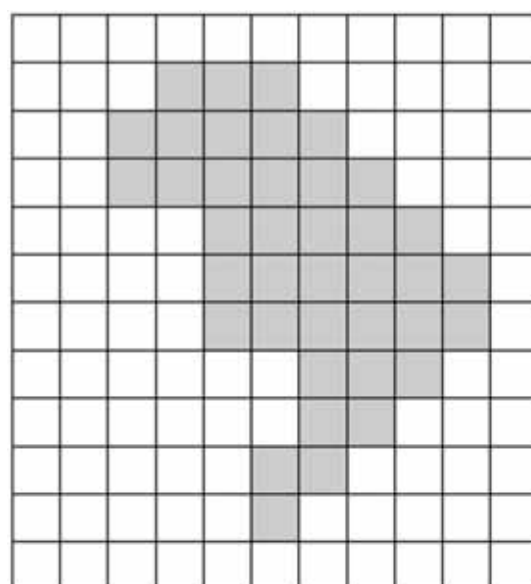
$$C(A) = \bigcup_{i=1}^4 D^i$$



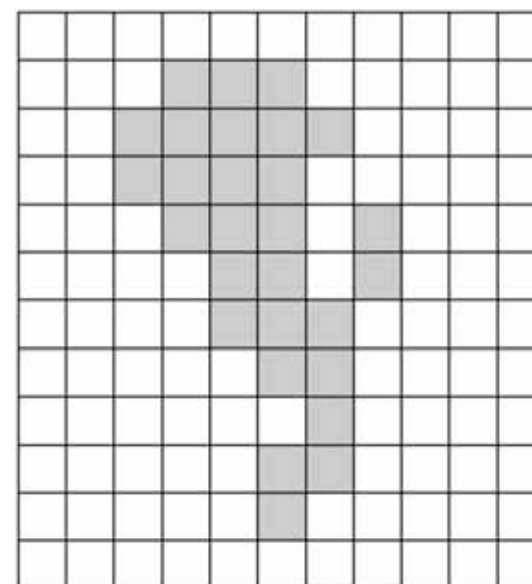
举例



$X_0^1 = A$



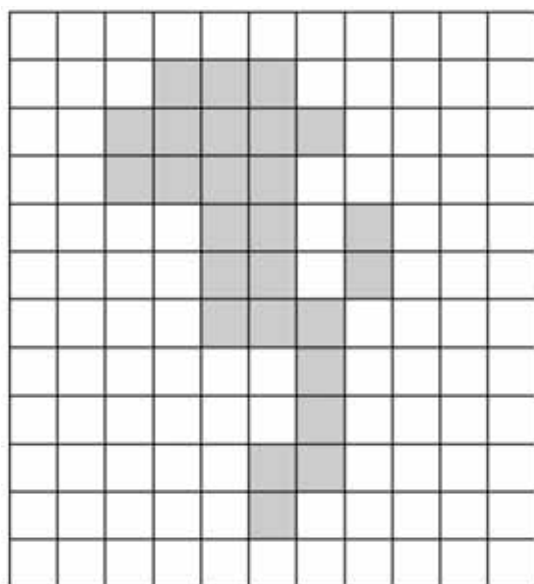
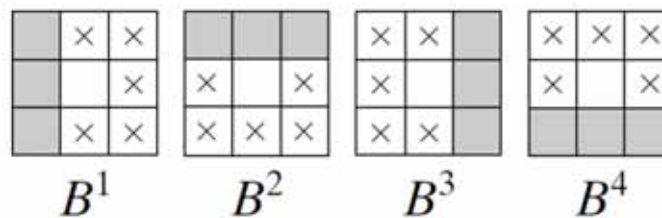
X_4^1



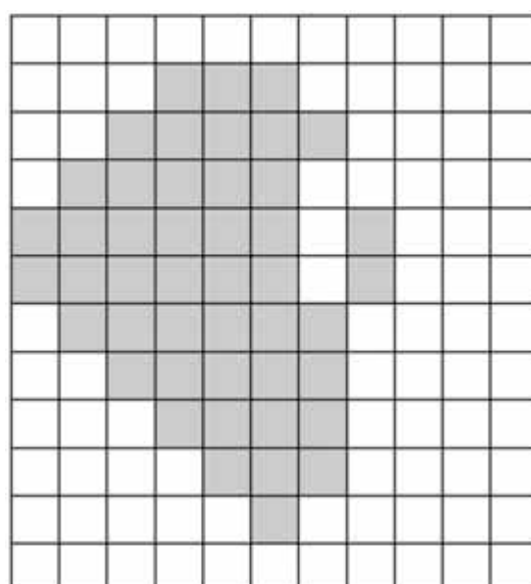
X_2^2



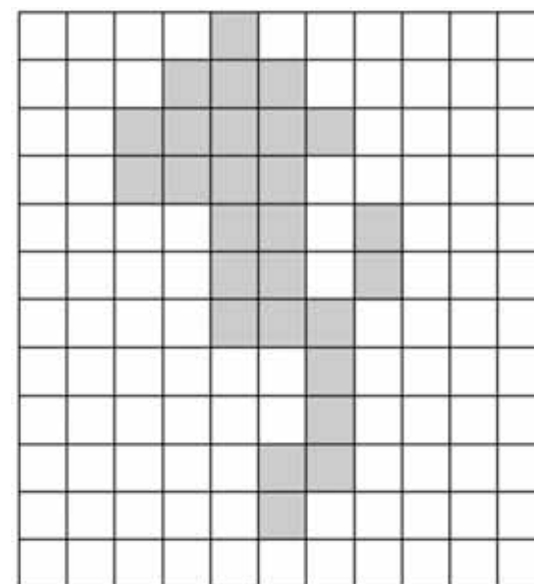
举例



$X_0^1 = A$



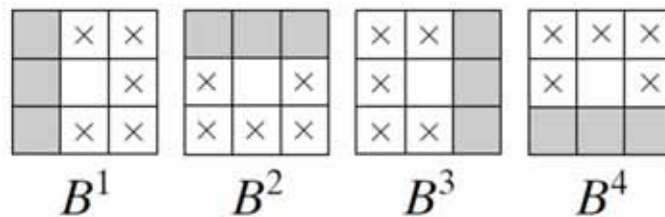
X_8^3



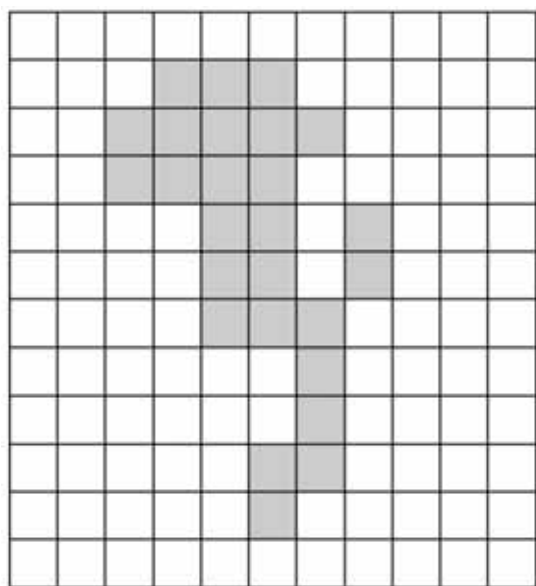
X_2^4



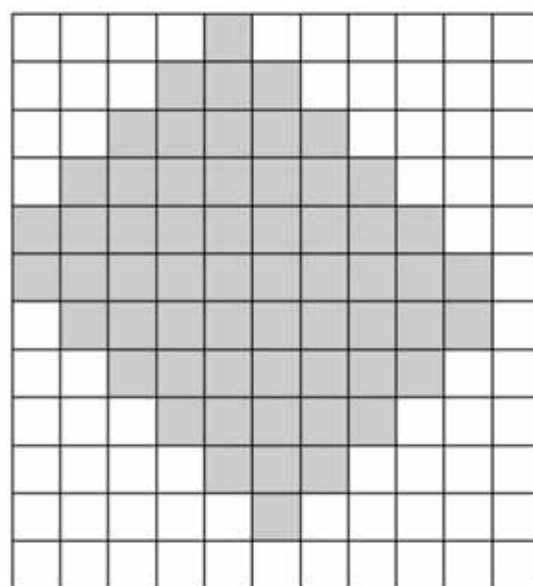
举例



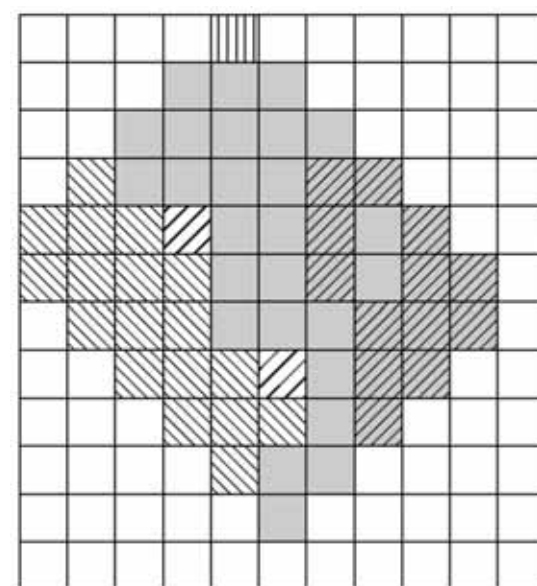
不是最小的
凸集合



$X_0^1 = A$



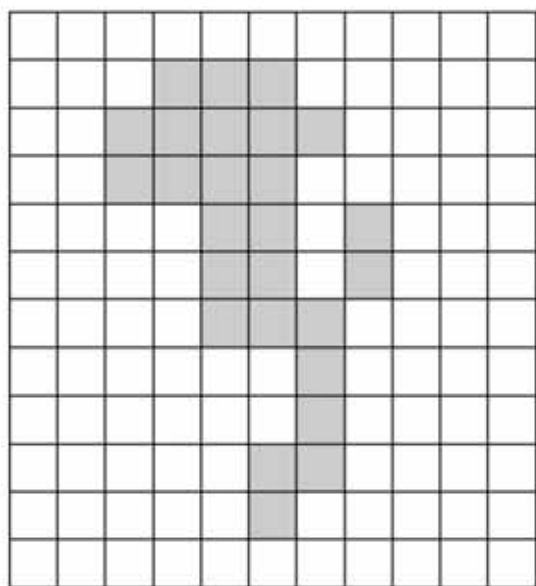
$C(A)$



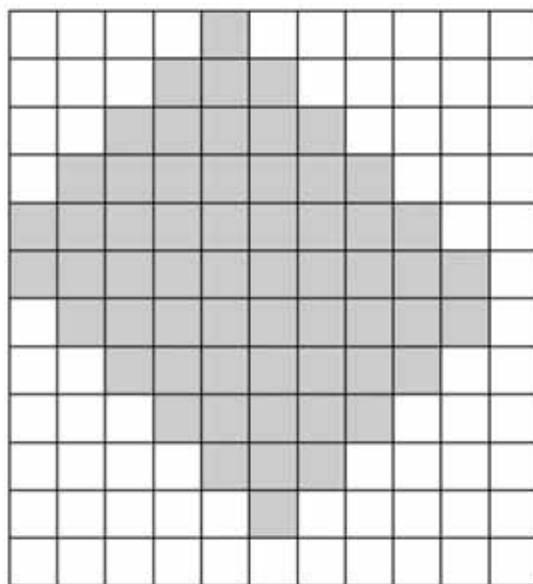
举例



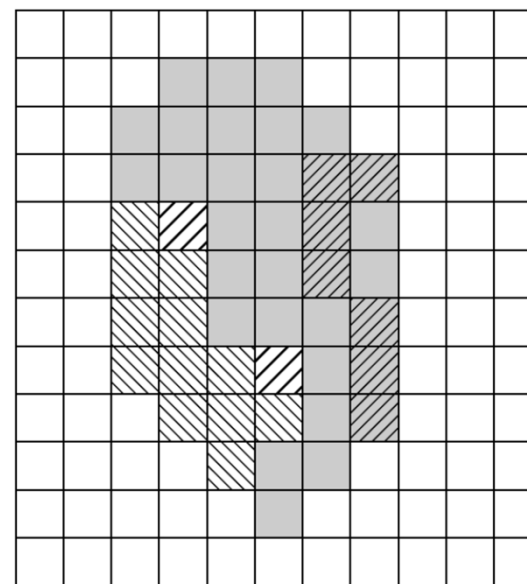
- 不能超过原图像的垂直和水平范围



A



$C(A)$



- 还可以添加更复杂的约束





提纲

- 预备知识
- 腐蚀和膨胀
- 开操作和闭操作
- 击中或击不中变换
- 基本形态学算法
 - 边界提取、孔洞填充
 - 连通分量提取、凸包
 - 细化、粗化
 - 骨架、裁剪



细化



- 结构元 B 对集合 A 的细化 (thinning)

$$A \otimes B = A - (A \circledast B) = A \cap (A \circledast B)^c$$

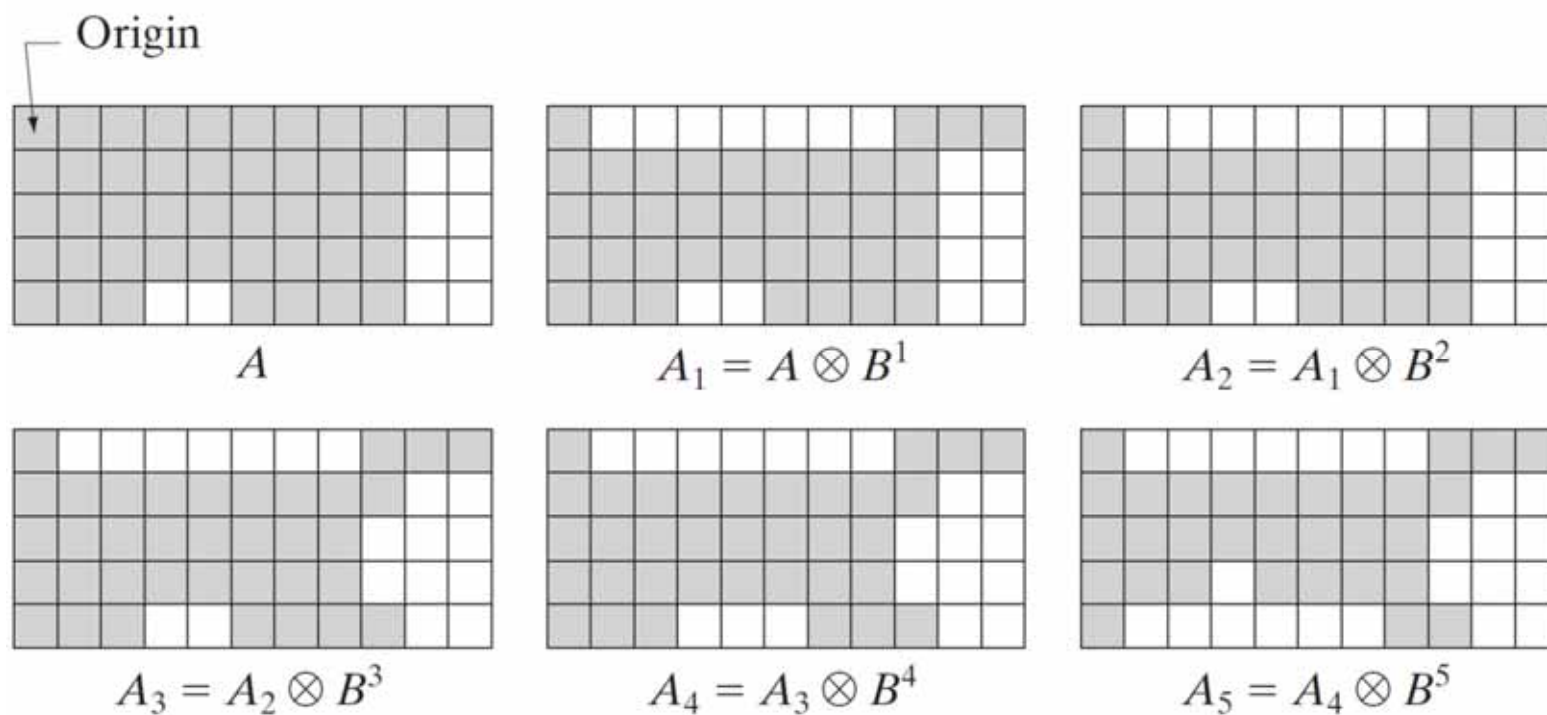
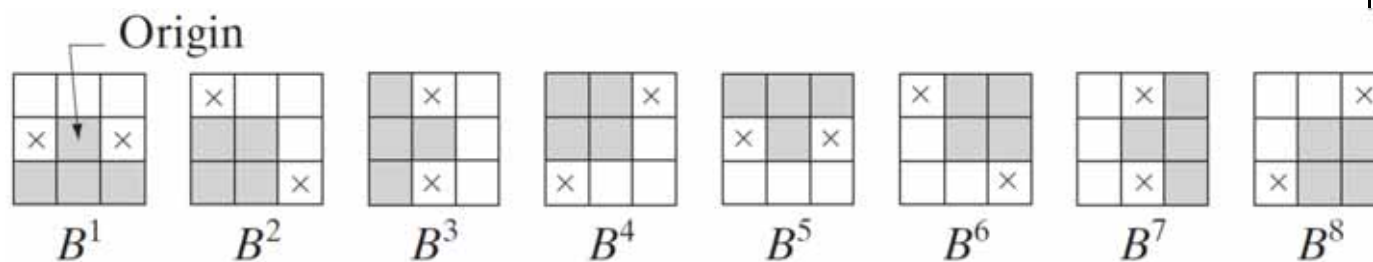
- \circledast 不用考虑外围背景
- 与边界提取很类似
- 结构元序列 $\{B\} = \{B^1, B^2, \dots, B^n\}$ 对集合 A 的细化

$$A \otimes \{B\} = (((\dots ((A \otimes B^1) \otimes B^2) \dots) \otimes B^n)$$

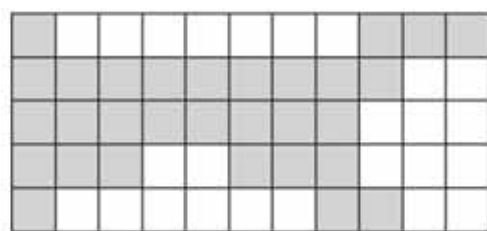
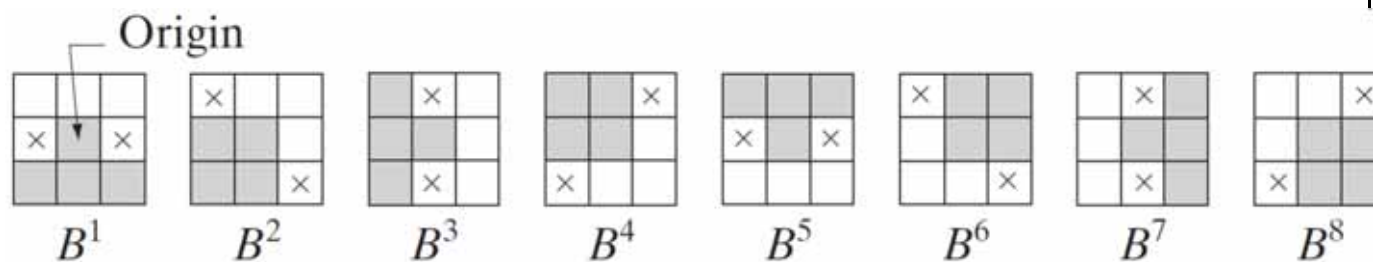
- B^i 是 B^{i-1} 的旋转版本
- 重复上述过程，直至结果不发生变化



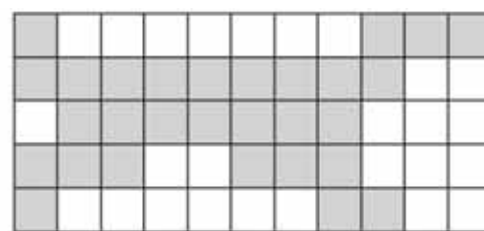
举例



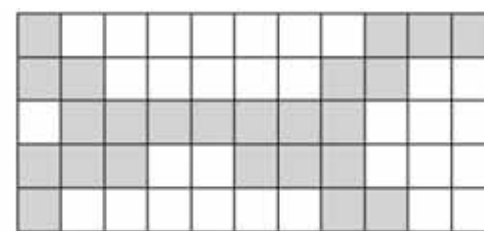
举例



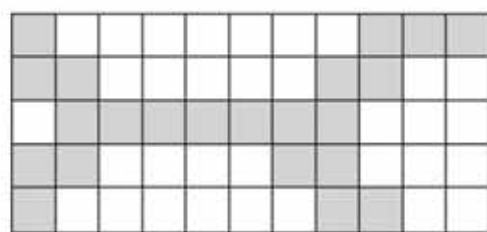
$$A_6 = A_5 \otimes B^6$$



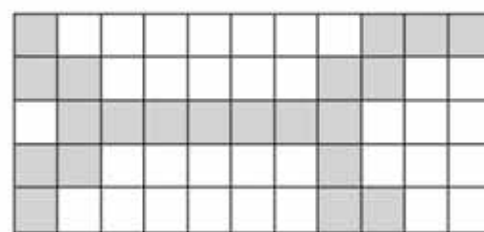
$$A_8 = A_6 \otimes B^{7,8}$$



$$A_{8,4} = A_8 \otimes B^{1,2,3,4}$$

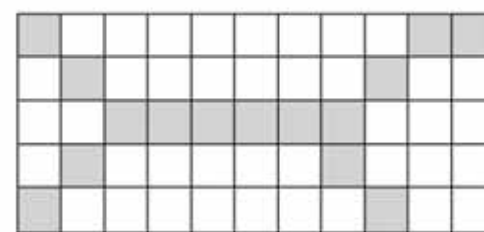


$$A_{8,5} = A_{8,4} \otimes B^5$$



$$A_{8,6} = A_{8,5} \otimes B^6$$

No more changes after this.



$A_{8,6}$ converted to m -connectivity.



粗化



- 结构元 B 对集合 A 的粗化 (thickening)

$$A \odot B = A \cup (A * B)$$

- $*$ 不用考虑外围背景
- 结构元和细化的相反
- 结构元序列 $\{B\} = \{B^1, B^2, \dots, B^n\}$ 对集合 A 的粗化

$$A \odot \{B\} = (((\dots ((A \odot B^1) \odot B^2) \dots) \odot B^n)$$

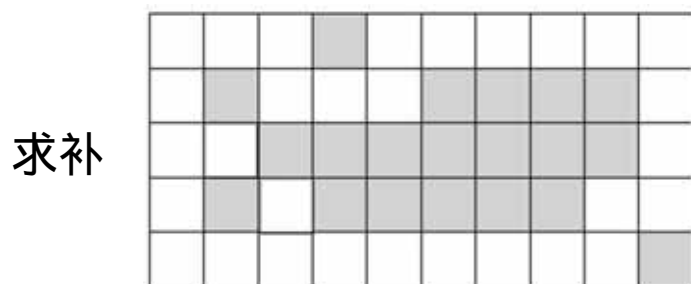
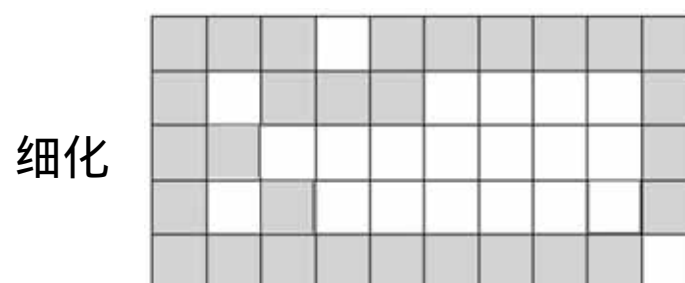
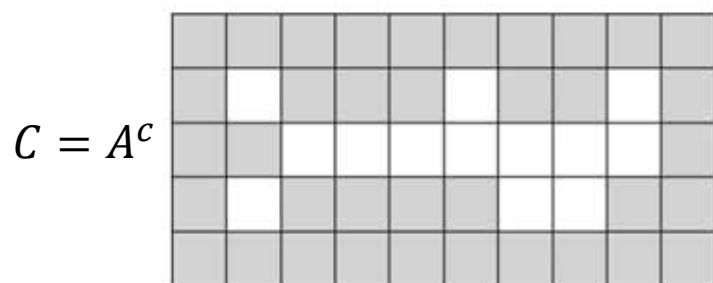
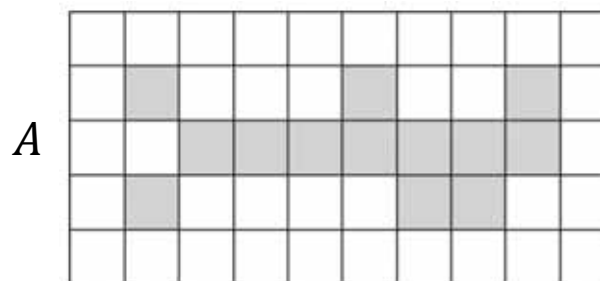
- B^i 是 B^{i-1} 的旋转版本
- 重复上述过程，直至结果不发生变化



粗化算法



1. 计算集合 A 的补集 C
2. 细化 C
3. 计算上述结果的补集



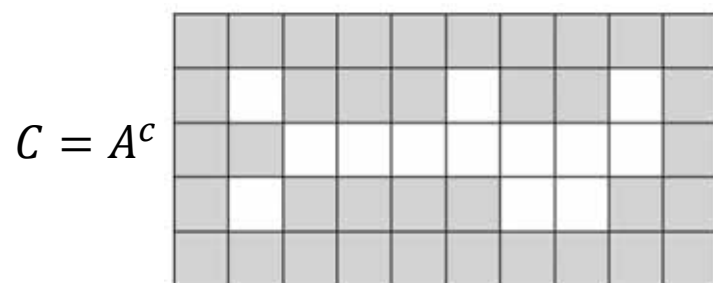
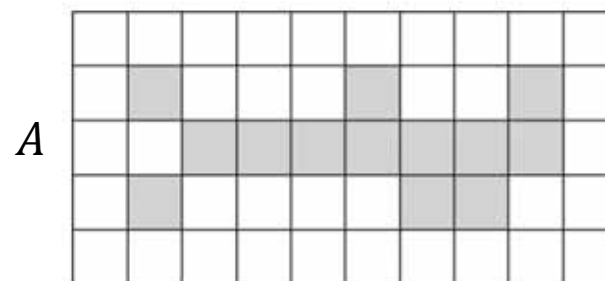
存在孤立点

形成了一个边界

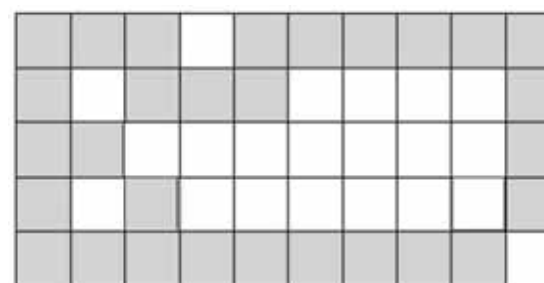


粗化算法

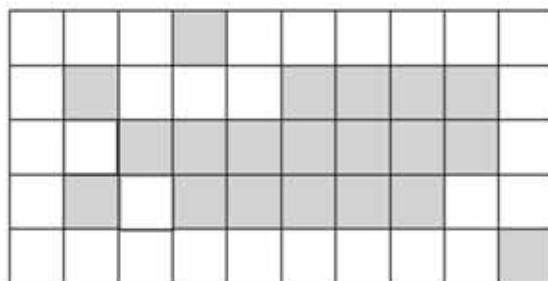
1. 计算集合 A 的补集 C
2. 细化 C
3. 计算上述结果的补集



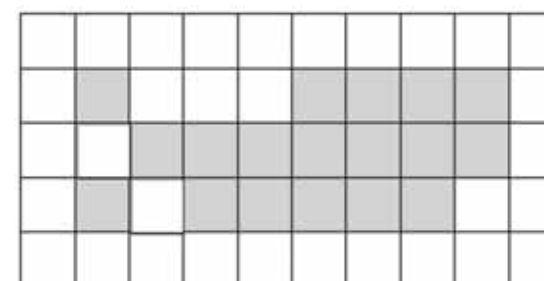
细化



求补



去掉
孤立点



提纲

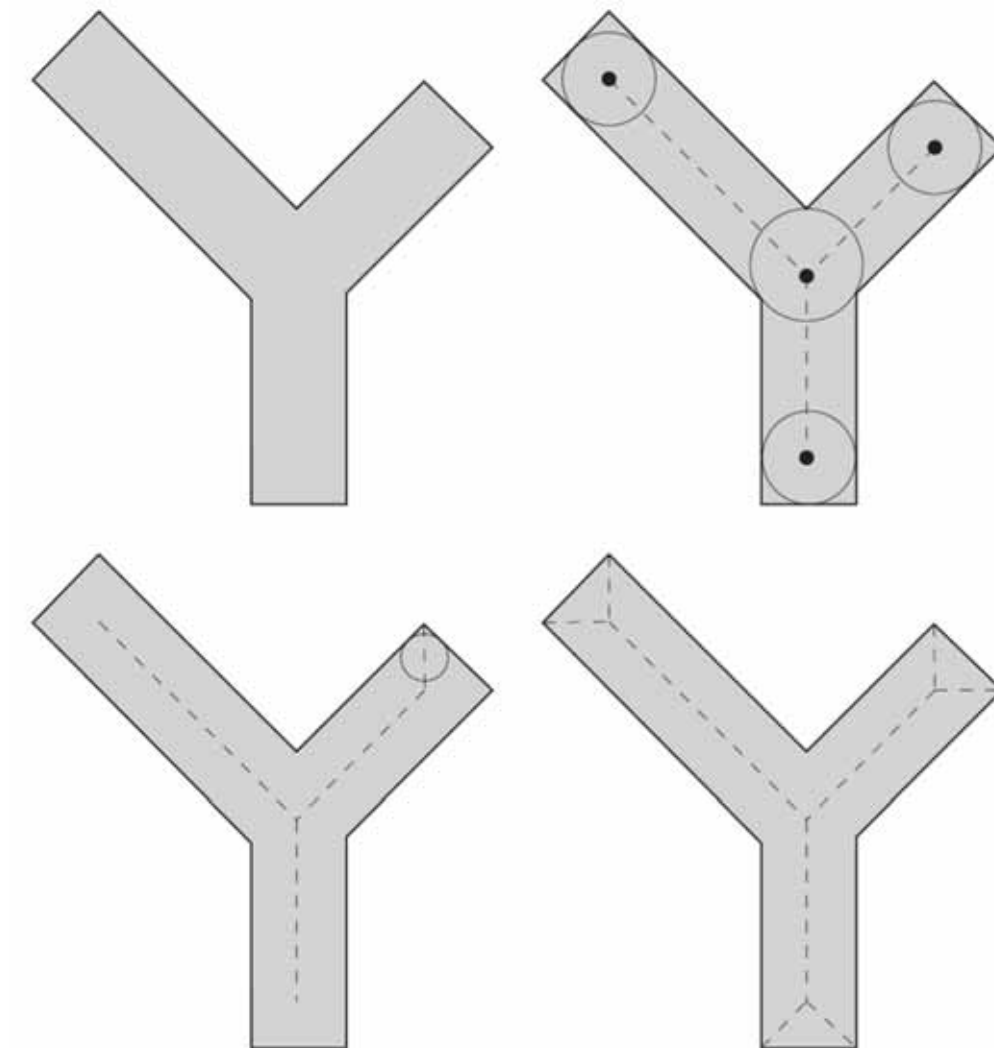


- 预备知识
- 腐蚀和膨胀
- 开操作和闭操作
- 击中或击不中变换
- 基本形态学算法
 - 边界提取、孔洞填充
 - 连通分量提取、凸包
 - 细化、粗化
 - 骨架、裁剪



骨架

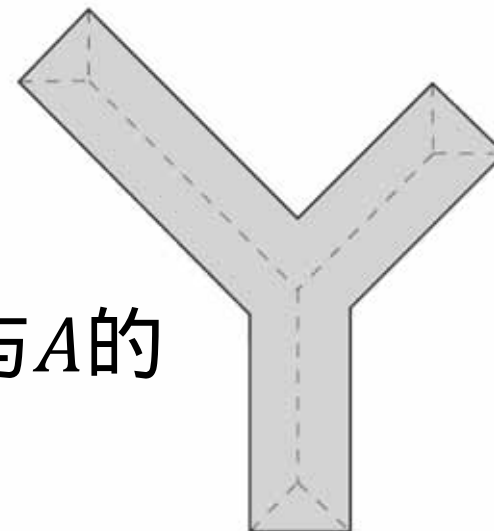
- 举例



骨架



- 集合 A 的骨架 (skeleton) 记为 $S(A)$
 1. 如果 $z \in S(A)$, 并且 $(D)_z$ 是 A 内以 z 为中心的最大的圆盘 , 则不存在包含 $(D)_z$ 且位于 A 内的更大的圆盘。
 - $(D)_z$ 被称为最大圆盘
 2. $(D)_z$ 在两个或多个不同的位置与 A 的边界接触。



骨架



- 数学公式
$$S(A) = \bigcup_{k=0}^K S_k(A)$$

$$S_k(A) = (A \ominus kB) - (A \ominus kB) \circ B$$

- $S_k(A)$ 是骨架子集
- B 是结构元
- $A \ominus kB$ 表示对 A 进行 k 次连续腐蚀
- $$(A \ominus kB) = (((\dots ((A \ominus B) \ominus B) \ominus \dots) \ominus B)$$
- K 是 A 被腐蚀成空集的最后一次迭代

$$K = \max\{k | (A \ominus kB) \neq \emptyset\}$$



骨架



- 数学公式
$$S(A) = \bigcup_{k=0}^K S_k(A)$$

$$S_k(A) = (A \ominus kB) - (A \ominus kB) \circ B$$

$$(A \ominus kB) = (((\dots((A \ominus B) \ominus B) \ominus \dots) \ominus B)$$

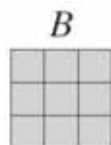
$$K = \max\{k | (A \ominus kB) \neq \emptyset\}$$

- 重构集合A
$$A = \bigcup_{k=0}^K (S_k(A) \oplus kB)$$

$$(S_k(A) \oplus kB) = (((\dots((S_k(A) \oplus B) \oplus B) \oplus \dots) \oplus B)$$



举例



k	$A \ominus kB$	$(A \ominus kB) \circ B$	$S_k(A)$	$\bigcup_{k=0}^K S_k(A)$	$S_k(A) \oplus kB$	$\bigcup_{k=0}^K S_k(A) \oplus kB$
0						
1						
2						



裁剪



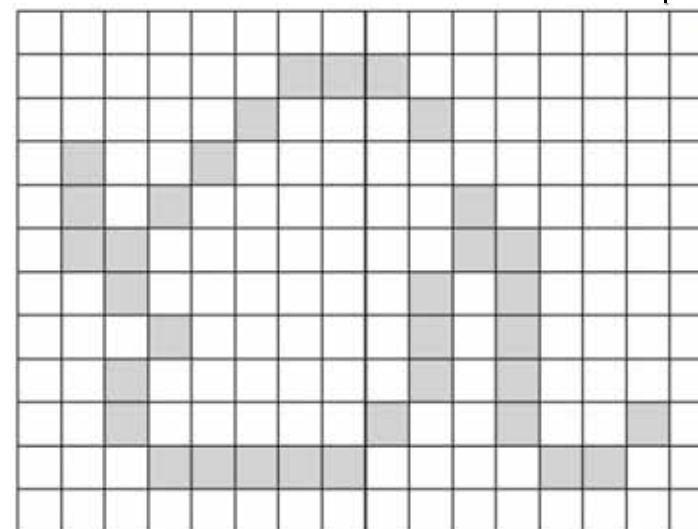
- 裁剪（ pruning ）的作用
 - 对细化、骨架的补充
 - 上述操作易产生寄生分量，需要后处理去除
- 自动手写体识别
 - 通过需要分析字母的骨架形状
 - 但骨架往往带有许多“毛刺”（ 寄生分量 ）
 - “毛刺”是由笔画的不均匀造成
 - 假设寄生分量的长度较短



裁剪

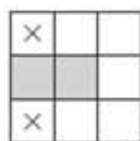


- 字符a的骨架
 - 最左边存在毛刺
 - 通过删除端点去除
 - 删除长度 ≤ 3 的分支

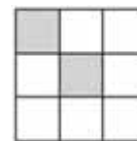


1. 使用检测端点的结构元对集合A细化

$$X_1 = A \otimes \{B\} = (((\dots((A \otimes B^1) \otimes B^2) \dots) \otimes B^n)$$



B^1, B^2, B^3, B^4 (rotated 90°)



B^5, B^6, B^7, B^8 (rotated 90°)



裁剪

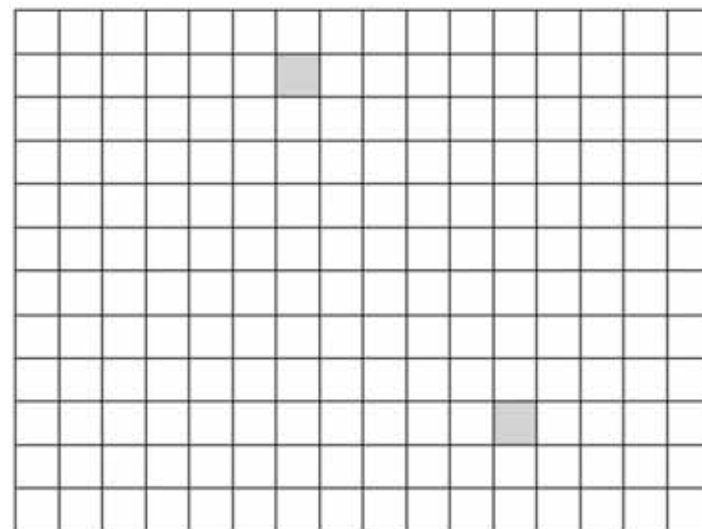
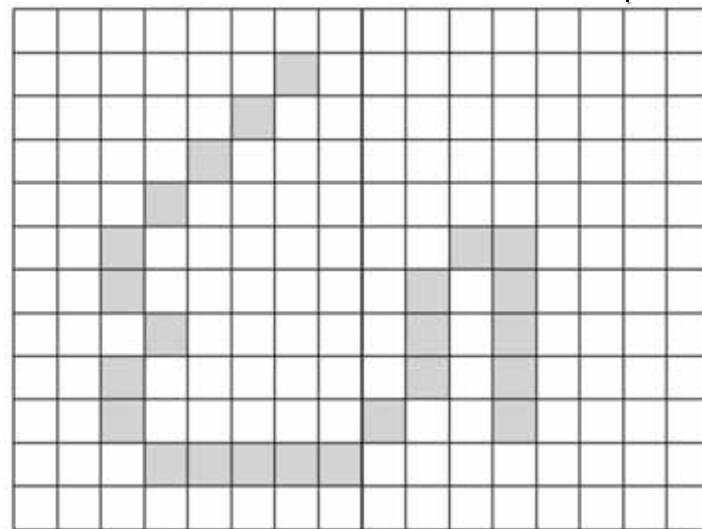
1. 使用检测端点的结构元对集合 A 细化

$$X_1 = A \otimes \{B\}$$

- 细化3次
- 复原形状

2. 计算 X_1 的端点

$$X_2 = \bigcup_{k=1}^8 (X_1 \circledast B^k)$$

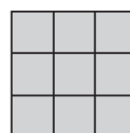


裁剪

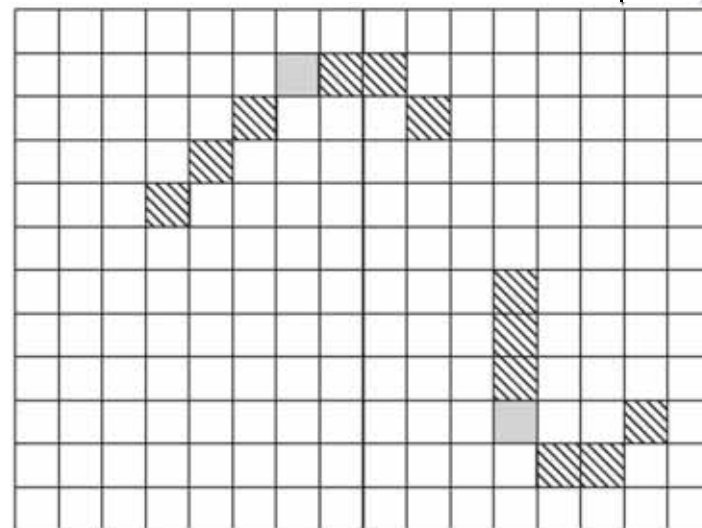
3. 对端点进行膨胀

$$X_3 = (X_2 \oplus H) \cap A$$

- 条件膨胀3次



H



4. 合并结果

$$X_4 = X_1 \cup X_3$$

