# Chap4基本图形生成算法

- □ 线段的绘制
- □ 多边形绘制
- □ 反走样技术



### 图形生成的概念

- □ 图形的生成: 是在指定的 输出设备上,根据坐标描 述构造二维几何图形。
- □ <u>图形的扫描转换</u>: 在光栅 显示器等数字设备上确定 一个最佳逼近于图形的象 素集的过程。

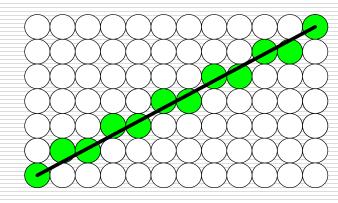


图4.1 用象素点集逼近直线

### 4.1 残段的绘制

- □ 直线段生成算法
- □圆的生成算法
- □ 线段的属性处理

### 4.1.1 直线的扫描转换

- □ 直线的绘制要求
  - 直线要直;
  - 直线的端点要准确,无定向性无断裂;
  - 直线的亮度、色泽要均匀;
  - 画线的速度要快;
  - 具有不同的色泽、亮度、线型等。

### 直线的扫描转换

- 口 解决的问题: 给定直线两端点  $P_0(x_0,y_0)$ 和  $P_1(x_1,y_1)$ ,画出该直线。
- □ 数值微分法
- □ 中点Bresenhan算法
- □ 改进的Bresenhan算法

### 数值微分法(DDA法)

#### 直线的微分方程:

$$\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} = \frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0} = k$$

$$X_{i+1} = X_i + \varepsilon \cdot \Delta X$$

$$y_{i+1} = y_i + \varepsilon \cdot \Delta y$$

 $\varepsilon = 1/\max(|\triangle x|, |\triangle y|)$ 

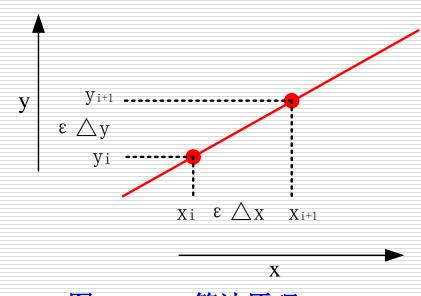


图4.2 DDA算法原理

□ max(|△x|,|△y|)=|△x|,即|k|≤1的情况:

$$x_{i+1} = x_i + \varepsilon \cdot \Delta x = x_i + \frac{1}{|\Delta x|} \cdot \Delta x = x_i \pm 1$$

$$y_{i+1} = y_i + \varepsilon \cdot \Delta y = y_i + \frac{1}{|\Delta x|} \cdot \Delta y = y_i \pm k$$

□ max(|△x|,|△y|)=|△y|,此时|k|≥1:

$$x_{i+1} = x_i + \varepsilon \cdot \Delta x = x_i + \frac{1}{|\Delta y|} \cdot \Delta x = x_i \pm \frac{1}{k}$$

$$y_{i+1} = y_i + \varepsilon \cdot \Delta y = y_i + \frac{1}{|\Delta y|} \cdot \Delta y = y_i \pm 1$$

## 数值微分法(DDA法)

- □特点
  - ■增量算法
  - 直观、易实现
  - 不利于用硬件实现

# 中点Bresenham算法

#### □ 直线的方程

$$F(x, y) = y - kx - b = 0$$
,  $\sharp + k = \frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}$ 

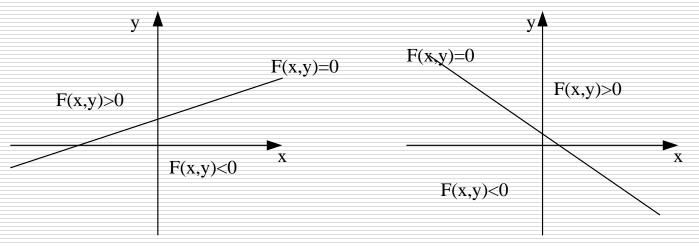


图4.3 直线将平面分为三个区域



# 中点Bresenham算法

□ 算法原理:根据直线的斜率确定或选择变量在 x或y方向上每次递增一个单位,而另一方向的 增量为1或0,它取决于实际直线与相邻象素 点的距离,这一距离称为误差项。

# 假定 $O_{\le}k_{\le}1$ ,即 $O_{\le}\Delta y/\Delta \times {\le}1$ ,x是最大位移方向

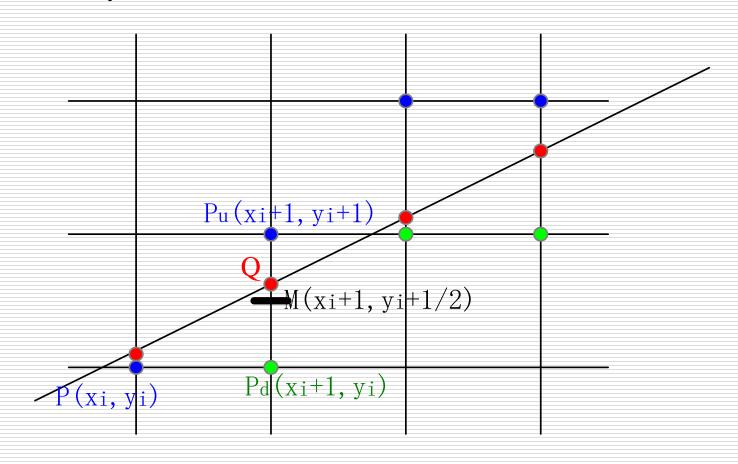


图4.4 Brensemham算法生成直线的原理

#### 判别式:

$$d = F(x_M, y_M) = F(x_i + 1, y_i + 0.5) = y_i + 0.5 - k(x_i + 1) - b$$

#### 则有:

$$\begin{cases} x_{i+1} = x_i + 1 \\ y_{i+1} = \begin{cases} y_i + 1 & (d < 0) \\ y_i & (d \ge 0) \end{cases}$$

$$y_{i+1} = \begin{cases} y_i + 1 & (d < 0) \\ y_i & (d \ge 0) \end{cases}$$

$$y_{i+1} = \begin{cases} y_i + 1 & (d < 0) \\ y_i & (d \ge 0) \end{cases}$$

图4.5 Brensemham算法生成直线的原理

#### d的意义:

$$d = F(x_M, y_M) = F(x_i + 1, y_i + 0.5) = y_i + 0.5 - k(x_i + 1) - b$$

$$d = F(x_M, y_M) - F(x_Q, y_Q)$$

$$= y_M - kx_M - b - (y_Q - kx_Q - b)$$

$$= y_{\scriptscriptstyle M} - y_{\scriptscriptstyle Q}$$

$$d > 0$$
  $y_M > y_Q$ 

$$d < 0 \quad y_M < y_Q$$

$$d = 0 \quad y_M = y_Q$$

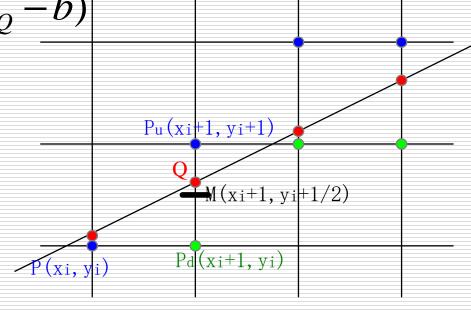


图4.6 Brensemham算法生成直线的原理

#### 误差项的递推(d<0)

$$d_1 = F(x_i + 1, y_i + 0.5)$$

$$= y_i + 0.5 - k(x_i + 1) - b_2$$

$$d_2 = F(x_i + 2, y_i + 1.5)$$
$$= y_i + 1.5 - k(x_i + 2) - b$$

图4.7 误差项递推

$$d_2 = y_i + 0.5 - k(x_i + 1) - b + 1 - k$$
$$= d_1 + 1 - k$$

#### 误差项的递推(d≥0)

误差项的递推(
$$d \ge 0$$
)
$$d_1 = F(x_i + 1, y_i + 0.5)$$

$$= y_i + 0.5 - k(x_i + 1) - b \xrightarrow{(x_i + 1, y_i + 0.5)}$$

$$d_2 = F(x_i + 2, y_i + 0.5)$$

$$= y_i + 0.5 - k(x_i + 2) - b$$
图4.8 误差项递推

$$d_2 = y_i + 0.5 - k(x_i + 1) - b - k$$
$$= d_1 - k$$

## 中点Bresenham算法

#### 初始值d的计算

$$d_0 = F(x_0 + 1, y_0 + 0.5)$$

$$= y_0 + 0.5 - k(x_0 + 1) - b$$

$$= y_0 - kx_0 - b - k + 0.5$$

$$= 0.5 - k$$

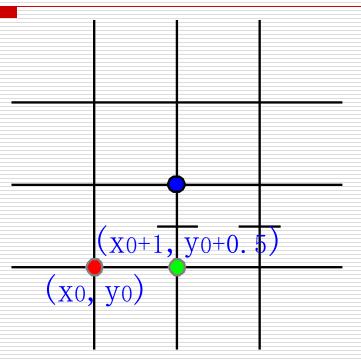


图4.9 计算初值

# 中点Bresenham算法

改进: 用 $2d\triangle x$ 代替d ,令 $D=2d\triangle x$  则:

$$D_0 = 2\Delta x d_0 = 2\Delta x (0.5 - k) = \Delta x - 2\Delta y$$

$$d < 0 \quad D < 0$$

$$D = 2\Delta x d = 2\Delta x (d+1-k)$$

$$= 2\Delta xd + 2\Delta x - 2\Delta y$$

$$= D + 2\Delta x - 2\Delta y$$

$$d \ge 0$$
  $D \ge 0$ 

$$D = 2\Delta xd = 2\Delta x(d-k) = D - 2\Delta y$$



## 中点Bresenham算法——算法步骤

- 口 输入直线的两端点 $P_0(x_0,y_0)$ 和 $P_1(x_1,y_1)$ 。
- □ 计算初始值△x、△y、D=△x-2△y、x=x0、y=y0。
- □ 绘制点(x,y)。判断D的符号。若D<0,则(x,y)更新为(x+1,y+1), D更新为D+2△x-2△y; 否则(x,y)更新为(x+1,y), D更新为D-2△y。
- □ 当直线没有画完时,重复上一步骤,否则结束。

### 改进的 Bresenham 算法

#### 假定直线段的0≤k≤1

$$x_{i+1} = x_i + \varepsilon \cdot \Delta x = x_i + \frac{1}{|\Delta x|} \cdot \Delta x = x_i + 1$$

$$y_{i+1} = y_i + \varepsilon \cdot \Delta y = y_i + \frac{1}{|\Delta x|} \cdot \Delta y = y_i + k$$

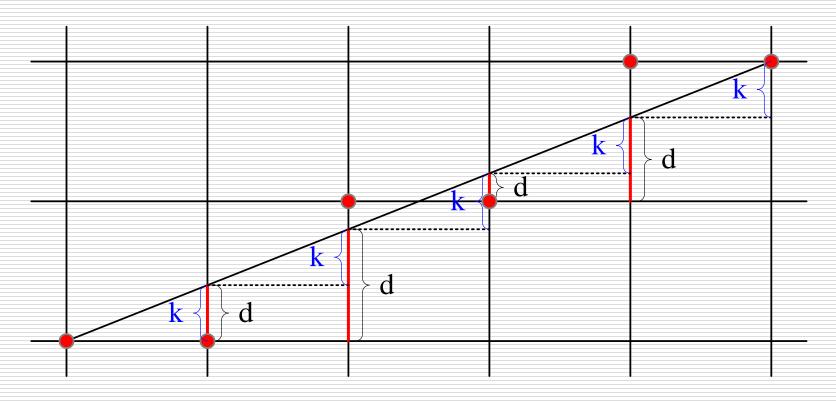


图4.10 改进的Brensemham算法绘制直线的原理

### 改进的Bresenham算法——原理

$$\begin{cases} x_{i+1} = x_i + 1 \\ y_{i+1} = \begin{cases} y_i + 1 & (d > 0.5) \\ y_i & (d \le 0.5) \end{cases}$$

#### 误差项的计算

- □ d<sub>初</sub>=0,
- □ 每走一步: d=d+k
- □ 一旦y方向上走了一步,d=d-1



#### 改进1:令e=d-0.5

$$\begin{cases} x_{i+1} = x_i + 1 \\ y_{i+1} = \begin{cases} y_i + 1 & (d > 0.5) \\ y_i & (d \le 0.5) \end{cases} \qquad \begin{cases} x_{i+1} = x_i + 1 \\ y_i + 1 & (e > 0) \\ y_{i+1} = \begin{cases} y_i + 1 & (e > 0) \\ y_i & (e \le 0) \end{cases} \end{cases}$$

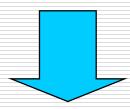
#### 误差项的计算

- d<sub>初</sub>=0,
- if (e>0) then d=d-1

- e<sub>初</sub>=-0.5,
- - if (e>0) then e=e-1

#### 改进2: 用E=2e△x来替换e

- e<sub>初</sub>=-0.5
- ・ 毎走一步有e=e+k
- if (e>0) then e=e-1



- $E_{ij} = -0.5*2 \triangle x = -\triangle x$
- ・ 毎走一步有E=(e+k)\*2△x=E+2△y
- if (e>0) then E=(e-1)\*2△x=E-2△x

### 改进的Bresenham算法——算法步骤

- 1.输入直线的两端点 $P_0(x_0,y_0)$ 和 $P_1(x_1,y_1)$ 。
- 2.计算初始值 $\triangle x$ 、 $\triangle y$ 、 $e = \triangle x$ 、 $x = x_0$ 、 $y = y_0$ 。
- 3.绘制点(x,y)。
- 4.e更新为e+2△y,判断e的符号。若e>0,则(x,y)更新为(x+1,y+1),同时将e更新为e-2△x;否则(x,y)更新为(x+1,y)。
- 5. 当直线没有画完时,重复步骤3和4。否则结束。



### 4.1.2 圆的扫描转换

口 解决的问题: 绘出圆心在原点,半径为整数R的圆 $x^2+y^2=R^2$ 。

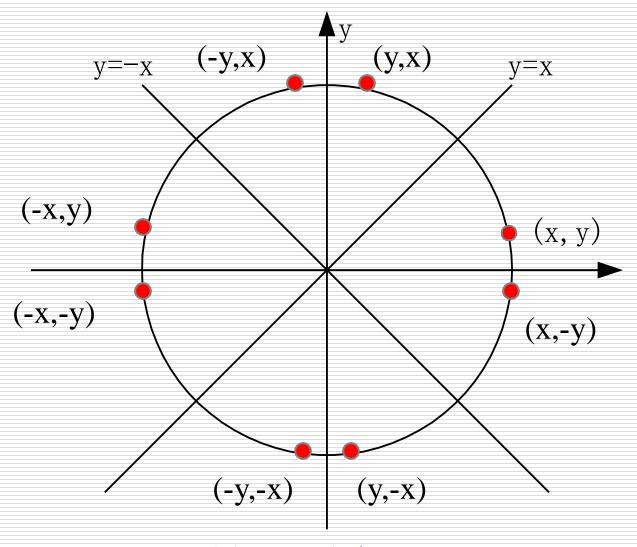


图4.11 八分法画圆

### 圆的扫描转换

### 解决问题:

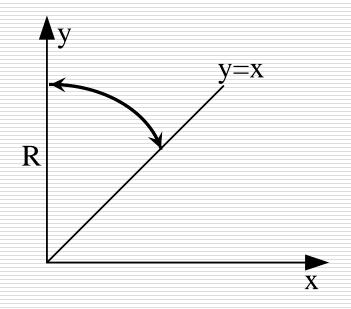


图4.12 1/8圆弧

### 圆的扫描转换

- □ 简单方程生成圆弧
- □ 中点Bresenham算法

# 简单方程产生圆弧

算法原理:利用其函数方程,直接离散计算。

圆的函数方程为: 
$$x^2 + y^2 = R^2$$

$$x_{i+1} = x_i + 1 \quad x \in [0, R/\sqrt{2}]$$

$$y_{i+1} = round(\sqrt{R^2 - x_{i+1}^2})$$
 (5-7)

### 简单方程产生圆弧

#### 圆的极坐标方程为:

$$x = R \cos \theta$$

$$y = R \sin \theta$$

$$\theta_{i+1} = \theta_i + \Delta \theta$$
 ( $\Delta \theta$ )为一固定角度步长)

$$x_{i+1} = round(R\cos\theta_{i+1})$$

$$y_{i+1} = round(R \sin \theta_{i+1})$$



### 中点Bresenham画图

给定圆心在原点,半径为整数R的圆,其方程为

$$x^2 + y^2 = R^2$$

构造函数 $F(x,y)=x^2+y^2-R^2$ 。

- □ 对于圆上的点,有F(x,y)=0;
- □ 对于圆外的点, F(x,y)>0;
- □ 而对于圆内的点,F(x,y)<0。

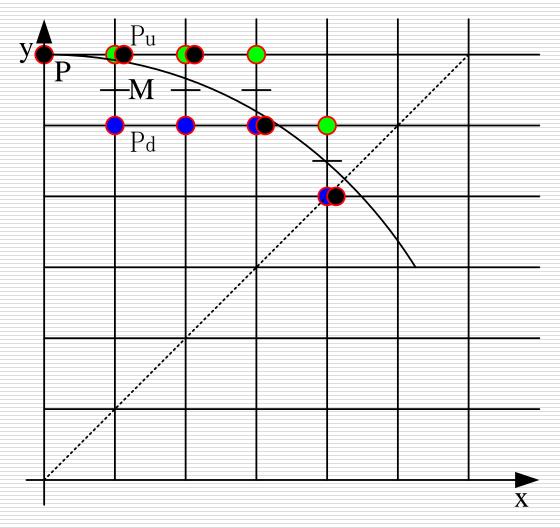


图4.13 中点Bresenham画圆的原理

### 中点Bresenham 画图

#### 构造判别式:

$$d = F(x_M, y_M) = F(x_i+1, y_i-0.5) = (x_i+1)^2 + (y_i-0.5)^2 - R^2$$

- □ 当d≤0时,下一点取P<sub>u</sub>(x<sub>i</sub>+1,y<sub>i</sub>);
- □ 当d>0时,下一点取P<sub>d</sub>(x<sub>i</sub>+1,y<sub>i</sub>-1)。



$$d_2 = F(x_i + 2, y_i - 0.5)$$
 yi-2-
$$= (x_i + 2)^2 + (y_i - 0.5)^2 - R^2$$

$$d_2 = (x_i + 1 + 1)^2 + (y_i - 0.5)^2 - R^2$$

$$= (x_i + 1)^2 + 2x_i + 3 + (y_i - 0.5)^2 - R^2$$

$$= d_1 + 2x_i + 3$$

误差项的递推(d>0)

 $d_2 = F(x_i + 2, y_i - 1.5)$ 

 $= d_1 + 2(x_i - y_i) + 5$ 

差项的递推(d>0)
$$= F(x_i + 2, y_i - 1.5)$$

$$= (x_i + 2)^2 + (y_i - 1.5)^2 - R^2$$

$$= (x_i + 2)^2 + (y_i - 1.5)^2 - R^2$$

$$= x_i + x_{i+1} + x_{i+2}$$

$$d_2 = (x_i + 1 + 1)^2 + (y_i - 0.5 - 1)^2 - R^2$$

$$= (x_i + 1)^2 + 2x_i + 3 + (y_i - 0.5)^2 - 2(y_i - 0.5) + 1 - R^2$$

$$= (x_i + 1)^2 + (y_i - 0.5)^2 + 2(x_i - y_i) + 5$$

## 中点Bresenham画图

#### 判别式的初始值

$$d_0 = F(x_0 + 1, y_0 - 0.5)$$

$$= F(1, R - 0.5)$$

$$= 1 + (R - 0.5)^2 - R^2$$

$$= 1.25 - R$$

改进:用d-0.25代替d

#### 此时有:

$$d = d + 2x_i + 3$$
  $d \le -0.25$   
 $d = d + 2(x_i - y_i) + 5$   $d > -0.25$   
 $d_0 = 1 - R$ 

$$d \le -0.25$$

$$d < 0$$

$$d > -0.25$$

$$d \ge 0$$

# 中点Bresenham画图

- □ 算法步骤
  - 1.输入圆的半径R。
  - 2.计算初始值d=1-R、x=0、y=R。
  - 3.绘制点(x,y)及其在八分圆中另外七个对称点。
- 4.判断d的符号。若d<0,则先将d更新为d+2x+3,再将(x,y)更新为(x+1,y);否则先将d更新为d+2(x-y)+5,再将(x,y)更新为(x+1,y-1)。
  - 5.当x<y时,重复步骤3和4。否则结束。



#### 4.1.3 残段的属性处理

- □图素或图段的外观由其属性决定。
- □ 图形软件中实现属性选择的方法是提供一张系 统当前属性值表,通过调用标准函数提供属性 值表的设置和修改。进行扫描转换时,系统使 用属性值表中的当前属性值进行显示和输出。

### 残段属性——残型

- □ 用象素模板(pixel mask)实现
  - 问题:如何保持任何方向的划线长度近似地相等
  - 根据线的斜率来调整象素数目

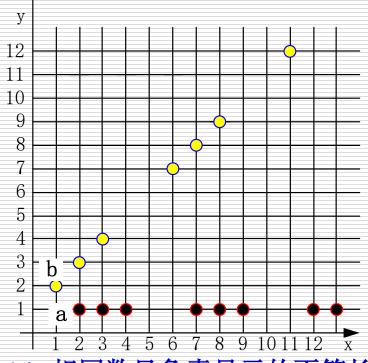


图4.16 相同数目象素显示的不等长划线



□ 线刷子: 垂直刷子、水平刷子

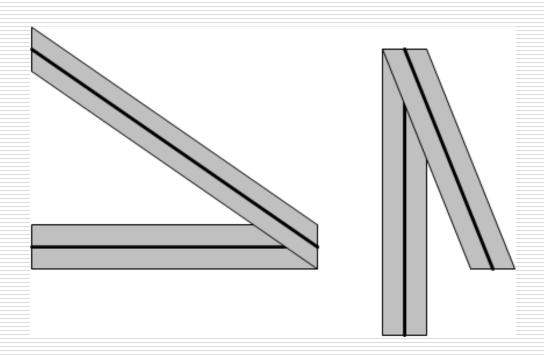


图4.17 线刷子



#### 残段属性——残宽

- □ 线刷子特点
  - ■实现简单、效率高。
  - 斜线与水平(或垂直)线不一样粗。
  - 当线宽为偶数个象素时,线的中心将偏移半个象素。
  - 利用线刷子生成线的始末端总是水平或垂直的,看起来不太自然。



#### □ 线帽 (line cap)

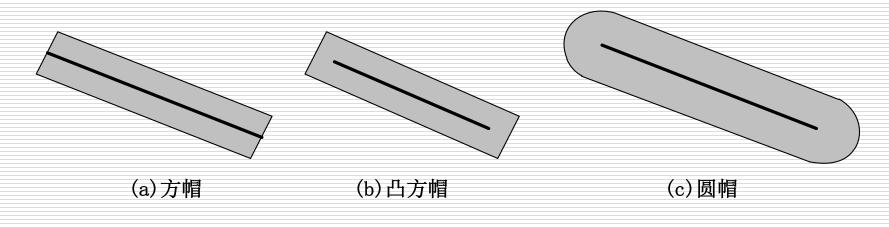


图4.18 线帽

### 残段属性——残宽

□ 接近水平的线与接近垂直的线相交时,汇合处外角将有缺口

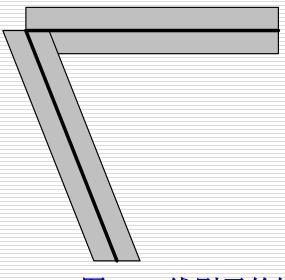
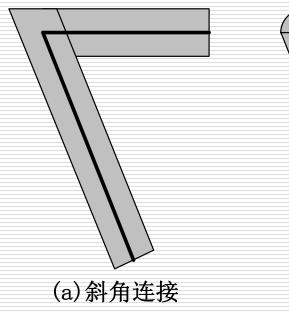


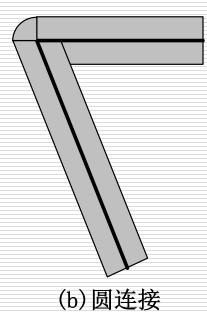
图4.19 线刷子的缺口



### 残段属性——残宽

□ 斜角连接(miter join)、圆连接(round join)、斜切连接(bevel join)





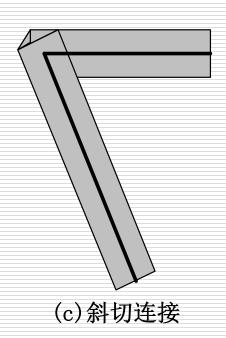


图4.20 线刷子缺口连接



#### 口 方刷子

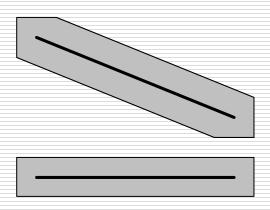


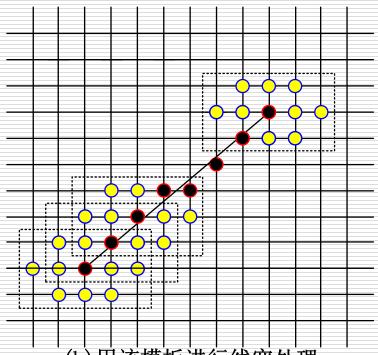
图4.21 方刷子

- □ 方刷子特点
  - 绘制的线条(斜线)比用线刷子所绘制的线 条要粗一些
  - 绘制的斜线与水平(或垂直)线不一样粗
  - 绘制的线条自然地带有一个"方线帽"



#### □ 模板刷子

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$



(a) 象素模板

(b)用该模板进行线宽处理

图4.22 利用象素模板进行线宽处理



# 4.2 多边形绘制

- □ 多边形的扫描转换
- □区域填充
- □ 多边形扫描转换与区域填充的比较
- 口 内外测试

# 4.2.1 多边形的扫描转换

- □ 顶点表示用多边形的顶点序列来刻划多边形。
- □ 点阵表示是用位于多边形内的象素的集合来刻 划多边形。
- □ 扫描转换多边形:从多边形的顶点信息出发, 求出位于其内部的各个象素,并将其颜色值写 入帧缓存中相应单元的过程。



# 多边形的扫描转换

- □ X-扫描线算法
- □ 改进的有效边表算法
- □ 边缘填充算法



# X-扫描线算法——原理

□ 基本思想:按扫描线 顺序,计算扫描线与 多边形的相交区间, 再用要求的颜色显示 这些区间的所有象素。

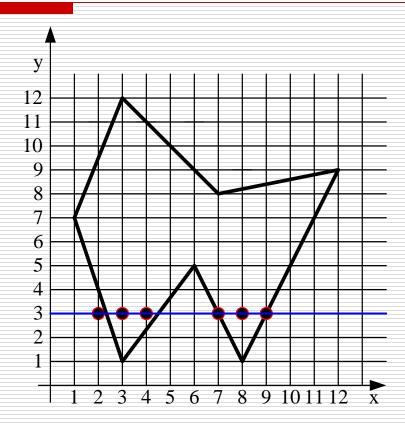


图5.23 x-扫描线算法填充多边形



### X-扫描线算法——算法步骤

- 1.确定多边形所占有的最大扫描线数,得到多边形顶点的最小和最大y值(y<sub>min</sub>和y<sub>max</sub>)。
- 2.从y=y<sub>min</sub>到y=y<sub>max</sub>,每次用一条扫描线进行填充。
- 3.对一条扫描线填充的过程可分为四个步骤: 求交;排序;交点配对;区间填色。



- □ 交点的取整规则:使生成的像素全部位于多边形之内。(用于直线等图元扫描转换的四舍五入原则可能导致部分像素位于多边形之外,从而不可用)。
- □ 假定非水平边与扫描线y=e相交,交点的横坐 标为x,规则如下:

- □规则1: x为小数,即交点落于扫描线上两个相邻像 素之间时:
  - ■交点位于左边界之上,向右取整;
  - ■交点位于右边界之上,向左取整;

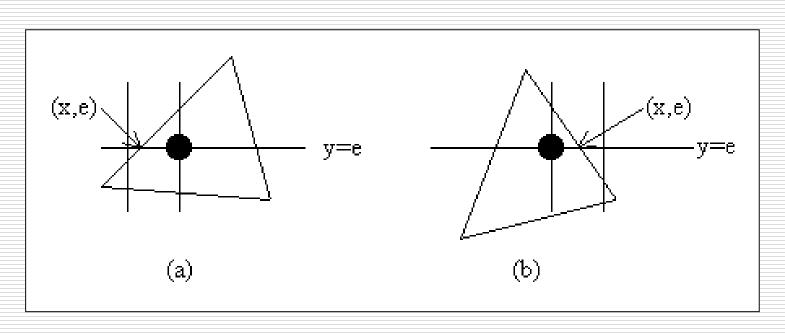


图5.24 取整规则1

□ 规则2: 边界上象素的取舍问题,避免填充扩大化。 规定落在右边边界上的象素不予填充。(具体实现 时,只要对扫描线与多边形的相交区间左闭右开)

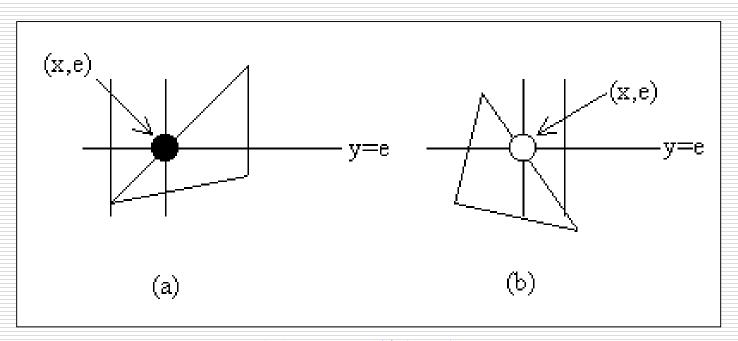
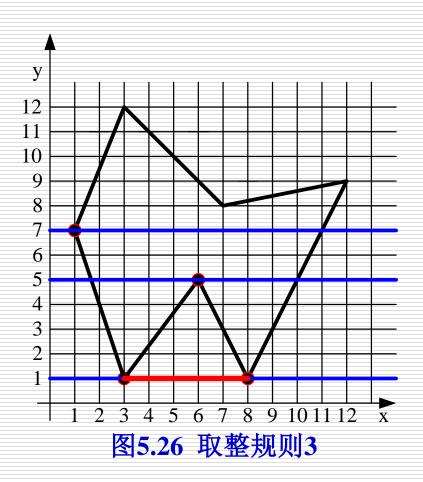


图5.25 取整规则2

□ 规则3: 当扫描线与多边形顶点相交时,交点的取舍,保证交点正确配对。



#### 解决方法:

当扫描线与多边形的顶点相交时,

- □ 若共享顶点的两条边分别落在扫描线的两边,交点只算一个;
- □ 若共享顶点的两条边在扫描线的同一边,这时交点作为零个或两个。

实际处理: 只要检查 顶点的两条边的另外 两个端点的y值,两个 y值中大于交点y值的 个数是0,1,2,来 决定取0, 1, 2个交



点。



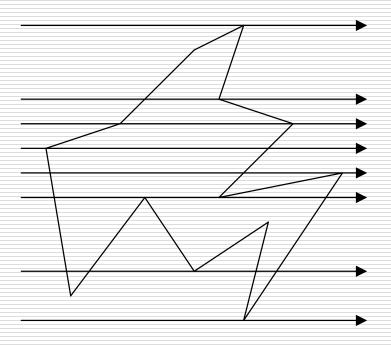


图5.28 与扫描线相交的多边形顶点的交点数



# 改进的有效边泰算法 (Y连贯性算法)

#### 改进原理:

- ■处理一条扫描线时,仅对有效边求交。
- □利用扫描线的连贯性。
- □利用多边形边的连贯性。

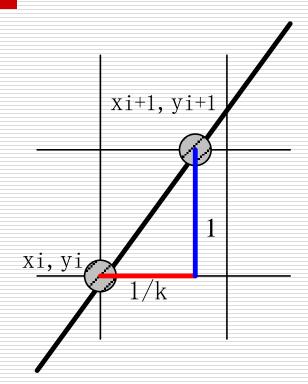


图5.29 与多边形边界相交的两条 连续扫描线交点的相关性



# 改进的有效边表算法 (Y连贯性算法)

- 口有效边(Active Edge):指与当前扫描线相 交的多边形的边,也称为活性边。
- 口有效边表(Active Edge Table, AET): 把有效边接与扫描线交点x坐标递增的顺序存放在一个链表中,此链表称为有效边表。
- □ 有效边表的每个结点:

x y<sub>max</sub> 1/k next



### 改进的有效边东算法——构造边东

- □ 首先构造一个纵向链表,链表的长度为多边形 所占有的最大扫描线数,链表的每个结点,称 为一个桶,则对应多边形覆盖的每一条扫描线。
- □ 将每条边的信息链入与该边最小y坐标(y<sub>min</sub>)相对应的桶处。也就是说,若某边的较低端点为y<sub>min</sub>,则该边就放在相应的扫描线桶中。

# 改进的有致边衣算法——构造边衣

□ 每条边的数据形成一个结点,内容包括:该扫描线与该边的初始交点x(即较低端点的x值),1/k,以及该边的最大y值y<sub>max</sub>。

# x ymin ymax 1/k NEXT

□ 同一桶中若干条边按x|<sub>ymin</sub>由小到大排序,若 x|<sub>ymax</sub> 相等,则按照1/k由小到大排序。



#### 解决顶点交点计为1时的情形:

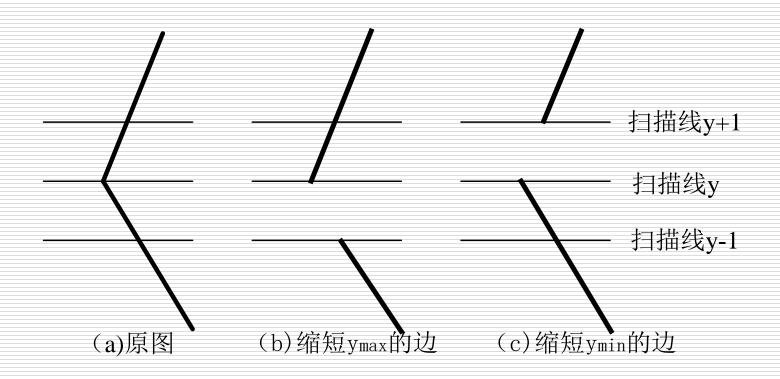


图5-30 将多边形的某些边缩短以分离那些应计为1个交点的顶点

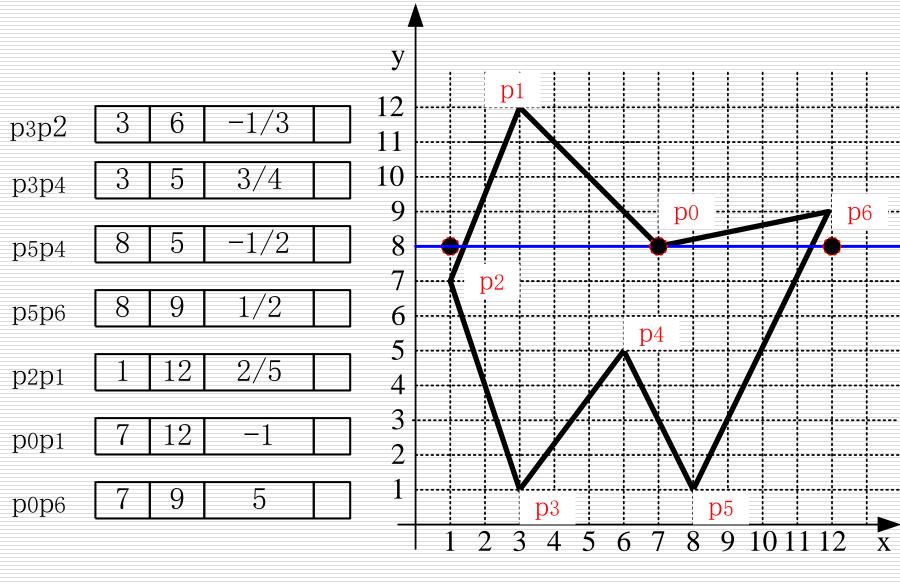
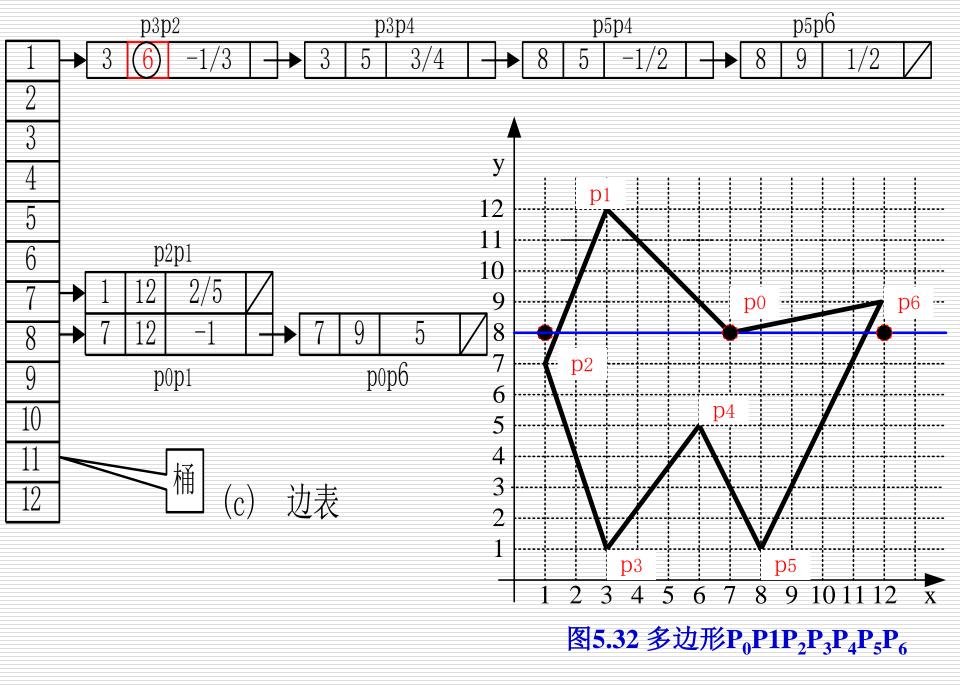


图5.31 多边形P<sub>0</sub>P1P<sub>2</sub>P<sub>3</sub>P<sub>4</sub>P<sub>5</sub>P<sub>6</sub>



# 改进的有效边衣算法——算法步骤

- (1)初始化:构造边表,AET表置空;
- (2)将第一个不空的ET表中的边与AET表合并;
- (3)由AET表中取出交点对进行填充。填充之后删除 y=y<sub>max</sub>的边;
- $(4)y_{i+1}=y_i+1$ ,根据 $x_{i+1}=x_i+1/k$ 计算并修改AET表,同时合并ET表中 $y=y_{i+1}$ 桶中的边,按次序插入到AET表中,形成新的AET表:
- (5)AET表不为空则转(3),否则结束。



### 边缘填充算法

- □ 基本思想:按任意顺序处理多边形的每条边。处理时,先求出该边与扫描线的交点,再对扫描线上交点右方的所有象素取反。
- □ 算法简单,但对于复杂图型,每一象素可能被 访问多次

### 栅程填充算法

- □ 栅栏指的是一条过多边形顶点且与扫描线垂直 的直线。它把多边形分为两半。
- 基本思想:按任意顺序处理多边形的每一条边, 但处理每条边与扫描线的交点时,将交点与栅 栏之间的象素取反。
- □ 这种算法尽管减少了被重复访问象素的数目, 但仍有一些象素被重复访问。



# 边标志算法

- □ 基本思想: 先用特殊的颜色在帧缓存中将多边形的边界勾画出来, 然后将着色的象素点依x 坐标递增的顺序配对, 再把每一对象素构成的区间置为填充色。。
- □ 分为两个步骤: 打标记; 填充。
- □ 当用软件实现本算法时,速度与改进的有效边表算法相当,但本算法用硬件实现后速度会有很大提高。



### 4.2.2 区域域充

- □ 基本概念
- □ 区域的表示方法
- □ 区域的分类
- □ 区域填充算法

# 基本概念

- □ 区域填充是指从区域内的某一个象素点(种子点)开始,由内向外将填充色扩展到整个区域内的过程。
- □ 区域是指已经表示成点阵形式的填充图形,它是相互连通的一组像素的集合。

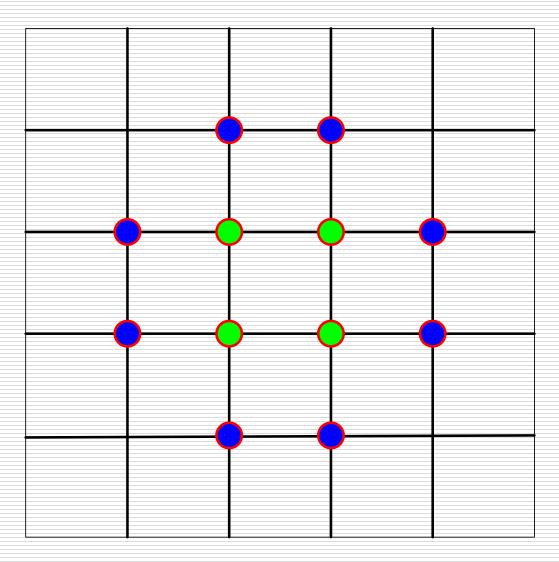


图5-33 区域的概念

### 区域的表示方法

- □ 边界表示法: 把位于给定区域的边界上的象素 一一列举出来的方法。
- □ 边界表示法中,由于边界由特殊颜色指定,填充算法可以逐个象素地向外处理,直到遇到边界颜色为止,这种方法称为边界填充算法(Boundary-fill Algorithm)。



□内点表示: 枚举出给定区域内所有象素的表示方法。以内点表示法为基础的区域填充算法称为泛填充算法(Flood-fill Algorithm)。

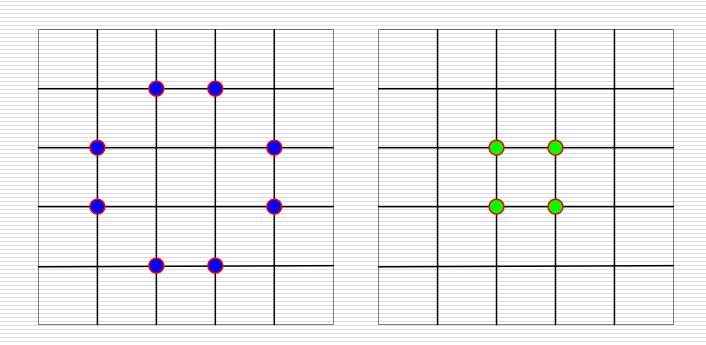
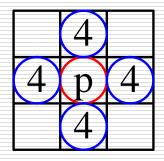


图5-34 区域的表示方法

# 区域的分类

□ 4-连通区域,8-连通区域



8 8 8 8 p 8 8 8 8

(a) 4-邻接点

(b) 8-邻接点

图5-35 4一邻接点与8一邻接点

## 区域的分类

- □ 4-连通区域:从区域上的一点出发,通过访问 已知点的4-邻接点,在不越出区域的前提下, 遍历区域内的所有象素点。
- □ 8-连通区域:从区域上的一点出发,通过访问 已知点的8-邻接点,在不越出区域的前提下, 遍历区域内的所有象素点。

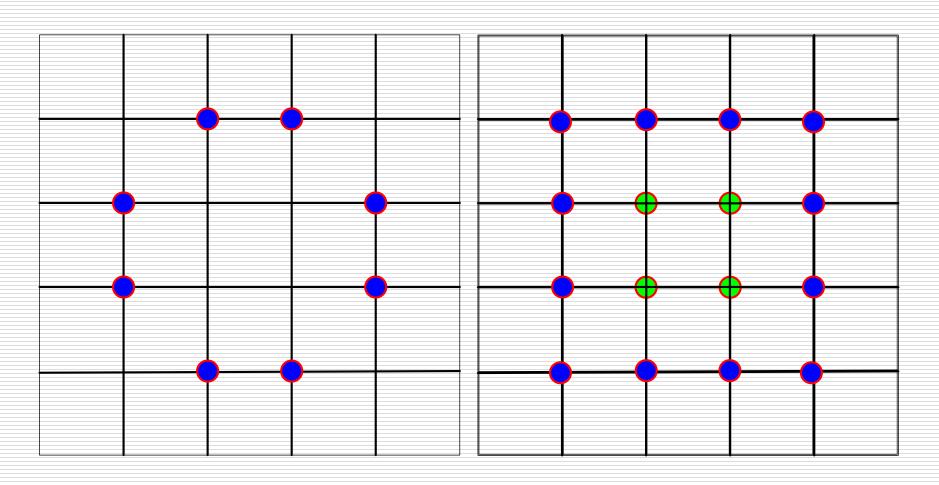


图5-36 4一连通与8一连通区域

# 4连通与8连通区域的区别

□ 连通性: **4**连通可看作**8**连通区域,但对边界有要求。

□对边界的要求。

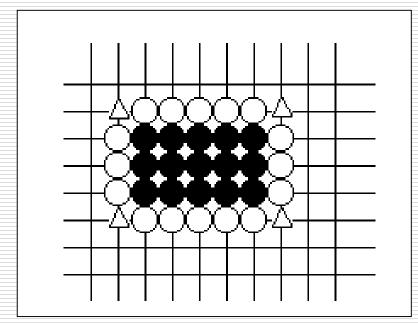


图5-37 4一连通与8一连通区域



# 区域填充算法

□ 区域填充算法(边界填充算法和泛填充算法) 是根据区域内的一个已知象素点(种子点)出 发,找到区域内其他象素点的过程,所以把这 一类算法也成为种子填充算法。

- □ 算法的输入: 种子点坐标(x,y), 填充色以及边界颜色。
- □ 利用堆栈实现简单的种子填充算法

算法从种子点开始检测相邻位置是否是边界颜色,若不是就用填充色着色,并检测该象素点的相邻位置,直到检测完区域边界颜色范围内的所有象素为止。

栈结构实现4-连通边界填充算法的算法步骤为:

种子象素入栈;当栈非空时重复执行如下三步操作:

- (a)栈顶象素出栈;
- (b)将出栈象素置成填充色;
- (c)检查出栈象素的4-邻接点,若其中某个象素点不是边界色且未置成多边形色,则把该象素入栈。



栈结构实现8-连通边界填充算法的算法步骤为:

种子象素入栈; 当栈非空时重复执行如下三步操作:

- (a)栈顶象素出栈;
- (b)将出栈象素置成填充色;
- (c)检查出栈象素的8-邻接点,若其中某个象素点不 是边界色且未置成多边形色,则把该象素入栈。

- □可以用于填充带有内孔的平面区域。
- □ 把太多的象素压入堆栈,降低了效率,同时需要较大的存储空间。
- □ 递归执行,算法简单,但效率不高,区域内每一象素都引起一次递归,进/出栈费时费内存。
- □ 通过沿扫描线填充水平象素段,来代替处理**4** 邻接点和**8**-邻接点。



□ 扫描线种子填充算法: 扫描线通过在任意不 间断扫描线区间中只 取一个种子象素的方 法使堆栈的尺寸极小 化。不间断区间是指 在一条扫描线上的一 组相邻象素。

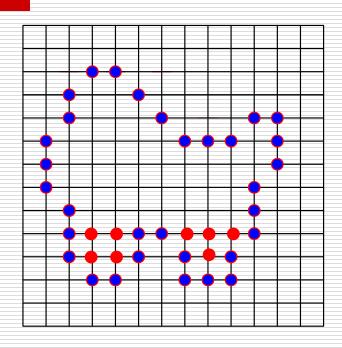


图5-38 扫描线种子填充算法

□ 基本过程: 当给定种子点时,首先填充种子点 所在的扫描线上的位于给定区域的一个区段, 然后确定与这一区段相通的上下两条扫描线上 位于给定区域内的区段,并依次保存下来。反 复这个过程,直到填充结束。



				3			
		S					
	1				2		
						4	
	9					<ul><li>4</li><li>5</li><li>6</li><li>8</li></ul>	
						6	
	7					8	

图5-39 扫描线种子填充算法过程

# 区域填充算法——泛填充算法

- □ 算法的输入: 种子点坐标(x,y), 填充色和内部点的颜色。
- □ 算法原理: 算法从指定的种子(x,y)开始,用所希望的填充颜色赋给所有当前为给定内部颜色的象素点。

# 区域填充算法——泛填充算法

- □ 种子象素入栈; 栈非空时重复执行如下三步操作:
  - (1)栈顶象素出栈;
  - (2)将出栈象素置成填充色;
  - (3)检查出栈象素的8-邻接点,若其中某个象素点不是给定内部点的颜色且未置成新的填充色,则把该象素入栈。

# 区域填充算法——泛填充算法

- □ 当以边界表示时,4-连通边界填充算法只能填充4-连通区域,8-连通边界填充算法也只能填充8-连通区域。
- □ 当以内点表示时,8-连通泛填充算法可以填充 8-连通区域也可以填充4-连通区域,当然4-连通泛填充算法还是只能填充4-连通区域。



# 多边形扫描转换与区域填充方法比较

#### 相同点:

- ■都是光栅图形面着色,用于真实感图形显示。
- ■可相互转换。



# 多边形扫描转换与区域填充方法比较

- □ 基本思想不同:前者将顶点表示转换成点阵表示,而后者只改变区域内填充颜色,没有改变表示方法。
- 对边界的要求不同:前者只要求扫描线与多边 形边界交点个数为偶数。后者则要求区域封闭, 防止递归填充跨界。
- □ 基本的条件不同:前者是从边界顶点信息出发, 而后者从区域内种子点开始算法。



# 4.2.3 肉針测试

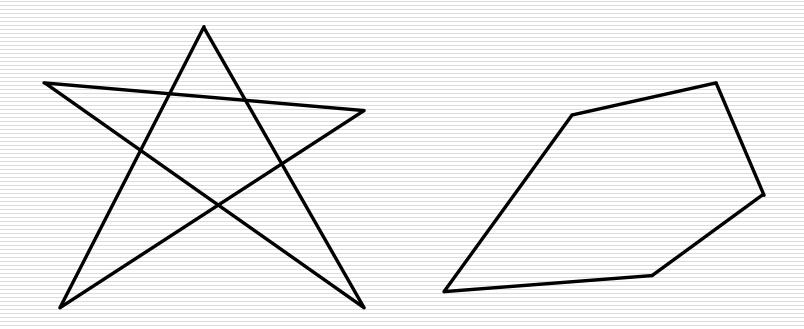


图5-40 不自交的多边形与自相交的多边形



## 向針测试

□ 奇-偶规则 (Odd-even Rule)

从任意位置p作一条射线,若与该射线相交的多边形边的数目为奇数,则p是多边形内部点,否则是外部点。



### 向針测试

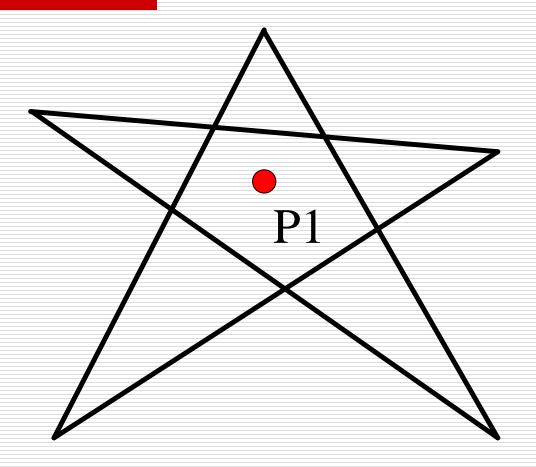
### 非零环绕数规则(Nonzero Winding Number Rule)

- □ 首先使多边形的边变为矢量。
- □ 将环绕数初始化为零。
- □ 再从任意位置**p**作一条射线。当从**p**点沿射线方向移动时,对在每个方向上穿过射线的边计数,每当多边形的边从右到左穿过射线时,环绕数加**1**,从左到右时,环绕数减**1**。
- 处理完多边形的所有相关边之后,若环绕数为非零,则p为内部点,否则,p是外部点。



# 为外测试

□ 两种规则的比较

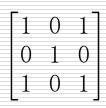


### 4.2.4 区域填充属性

- □ 区域填充属性选择包括颜色、图案和透明度
  - ■用模板定义填充图案
  - ■修改填充算法
  - 透明方式,则对应位置为1时用前景色写象 素,否则不改变该象素的值。
  - 不透明方式,则视对应位置为1或0来决定是 用前景色还是背景色去写象素。



# 区域填充属性



(a) 图案模板位图

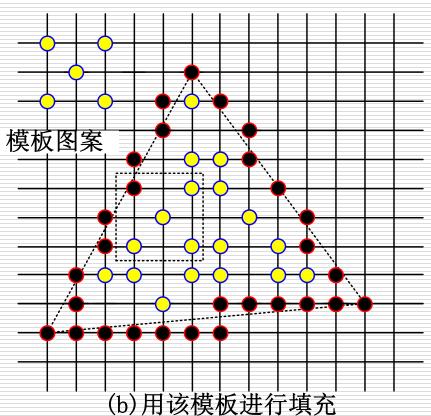


图4.41 利用图案模板进行三角形的填充



# 4.4 反走祥

□ 用离散量表示连续量引起的失真,就叫做走样 (Aliasing)。

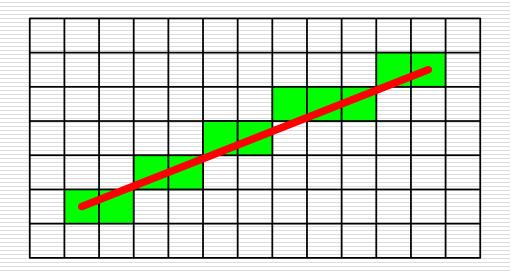


图5-42 绘制直线时的走样现象



## 反走样

#### 产生原因:

数学意义上的图形是由无线多个连续的、面积为零的点构成;但在光栅显示器上,用有限多个离散的,具有一定面积的象素来近似地表示他们。

## 反走样

### 走样现象:

- □ 一是光栅图形产生的阶梯形。
- □ 一是图形中包含相对微小的物体时,这些物体 在静态图形中容易被丢弃或忽略,在动画序列 中时隐时现,产生闪烁。

例子

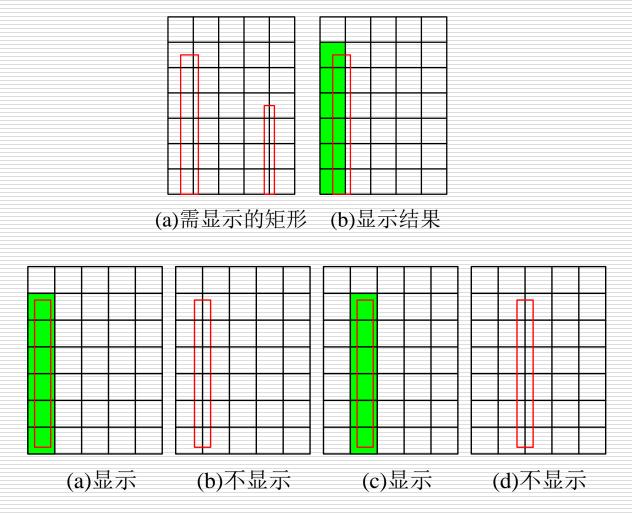


图5-43 丢失细节与运动图形的闪烁

- □ 用于减少或消除这种效果的技术,称为<u>反走样</u> (antialiasing,图形保真)。
- □ 一种简单方法:

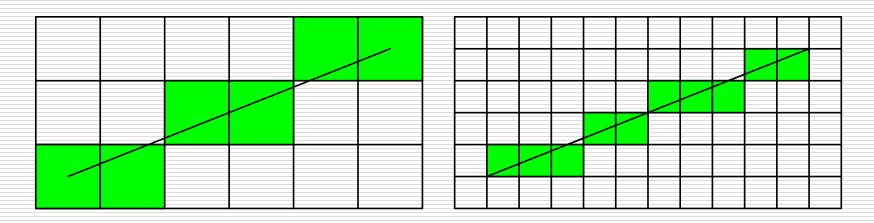


图5-44 分辨率提高一倍,阶梯程度减小一倍

- □过取样(super sampling),或后滤波
- □区域取样(area sampling),或前滤波

# 反走样——过取样 (super sampling)

□ 过取样:在高于显示分辨率的较高分辨率下用 点取样方法计算,然后对几个象素的属性进行 平均得到较低分辨率下的象素属性。

### □ 简单过取样

在x, y方向把分辨率都提高一倍,使每个象素对应4个子象素,然后扫描转换求得各子象素的颜色亮度, 再对4个象素的颜色亮度进行平均,得到较低分辨率下的象素颜色亮度。

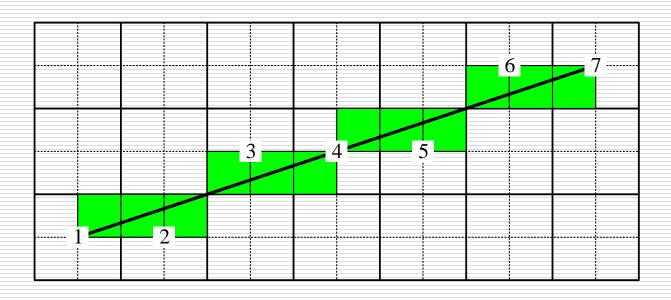
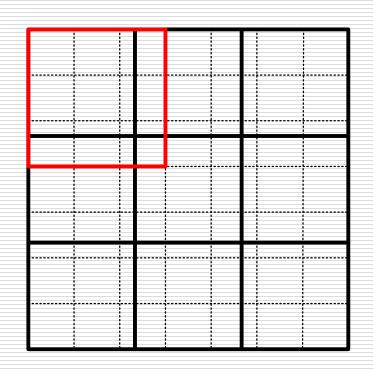


图5-45 简单的过取样方式

□ 重叠过取样:为了得到更好的效果,在对一个 象素点进行着色处理时,不仅仅只对其本身的 子象素进行采样,同时对其周围的多个象素的 子象素进行采样,来计算该点的颜色属性。



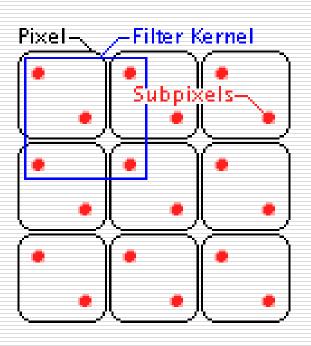


图5-46 重叠过取样

□ 基于加权模板的过取样:前面在确定像素的亮度时,仅仅是对所有子像素的亮度进行简单的平均。更常见的做法是给接近像素中心的子像素赋予较大的权值,即对所有子像素的亮度进行加权平均。

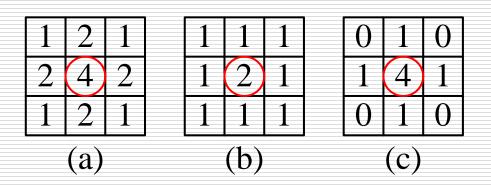


图5-47 常用的加权模板

### 优点:

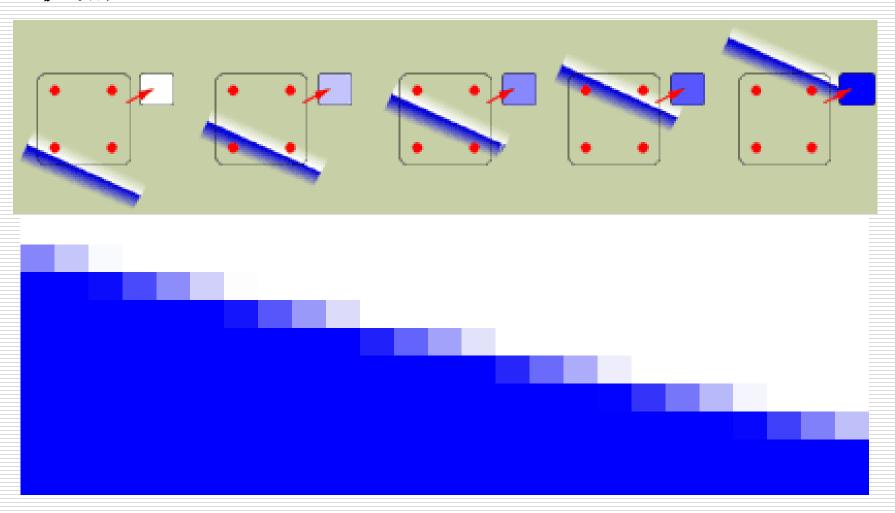


图5-48 过取样的效果

缺点:特殊角度的处理问题

图5-49 特殊角度的问题

# 反走祥——简单的区域取样

□ 在整个像素区域内进行采样,这种技术称为区域取样。又由于像素的亮度是作为一个整体被确定的,不需要划分子像素,故也被称为前置滤波。

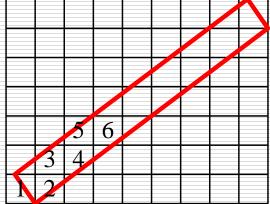


图5-50 有宽度的直线段



# 反走祥——简单的区域取样

### 如何计算直线段与象素相交区域的面积?

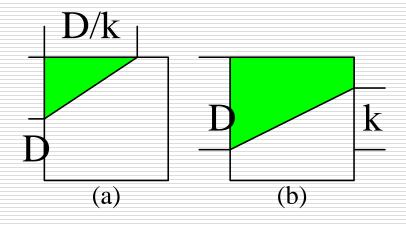


图5-51 重叠区域面积的计算

# 反走样——简单的区域取样

- □ 可以利用一种求相交区域的近似面积的离散计算方法:
  - (1)将屏幕象素分割成n个更小的子象素,
  - (2)计算中心落在直线段内的子象素的个数m,
  - (3)m/n为线段与象素相交区域面积的近似值。
- □ 直线段对一个象素亮度的贡献与两者重叠区域的面积 成正比。
- □ 相同面积的重叠区域对象素的贡献相同。



# 反走祥——加权区域取样

- □ 过取样中,我们对所有子像素的亮度进行简单平均或加权平均来确定像素的亮度。
- 在区域取样中,我们使用覆盖像素的连续的加权函数(Weighting Function)或滤波函数(Filtering Function)来确定像素的亮度。

### 加权区域取样原理

加权函数W(x,y)是定义在二维显示平面上的函数。 对于位置为(x,y)的小区域dA来说,函数值W(x,y) (也称为在(x,y)处的高度)表示小区域dA的权值。 将加权函数在整个二维显示图形上积分,得到具 有一定体积的滤波器(Filter),该滤波器的体积 为1。将加权函数在显示图形上进行积分,得到滤 波器的一个子体,该子体的体积介于0到1之间。 用它来表示像素的亮度。

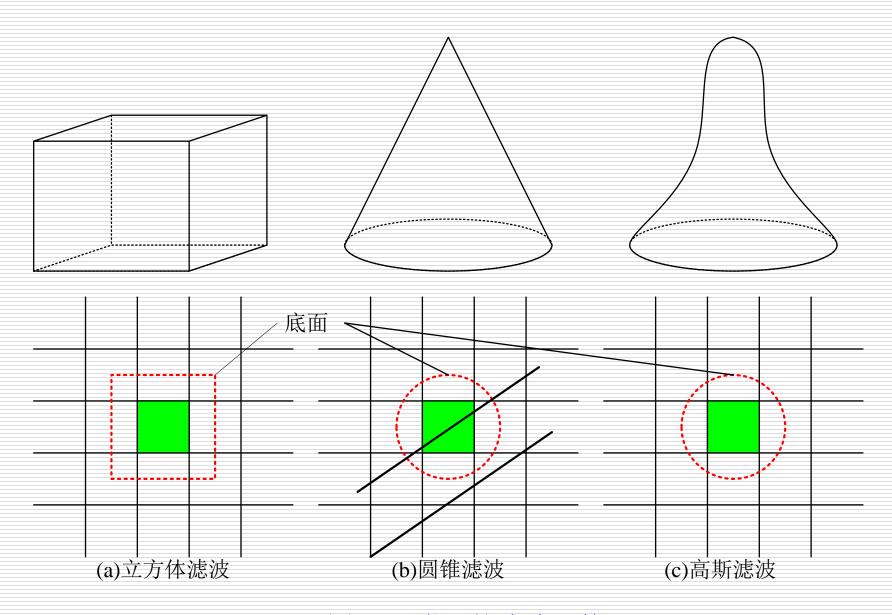


图5-52 常用的滤波函数

# 反走祥——加权区域取样

### 特点:

- □ 接近理想直线的象素将被分配更多的灰度值;
- □ 相邻两个象素的滤波器相交,有利于缩小直线 条上相邻象素的灰度差。