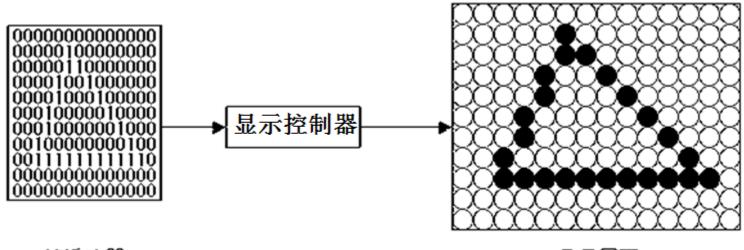
## 光栅扫描式显示器-帧缓存3

- 光栅内容来自帧缓存
- 分辨率: 像素数量, 如: 1024\*768
- 分辨率=帧缓存单元数量
- · 像素颜色数量K取决于帧缓存位数n
- K与n关系?
- K=2<sup>n</sup>



## 光栅扫描式显示器-帧缓存

· 分辨率M\*N、颜色数K与帧缓存大小V的关系

$$V \ge M \times N \times \lceil \log_2 K \rceil$$

- 分辨率是1024×1024的显示器若要显示8种颜色,需要帧缓存V为多少KB?
- •注意单位:KB
- V=1024\*1024\*log<sub>2</sub>8 (Bit)
- $V=1024*1024*log_28/8/1024$  (KByte)=375K

## 问题

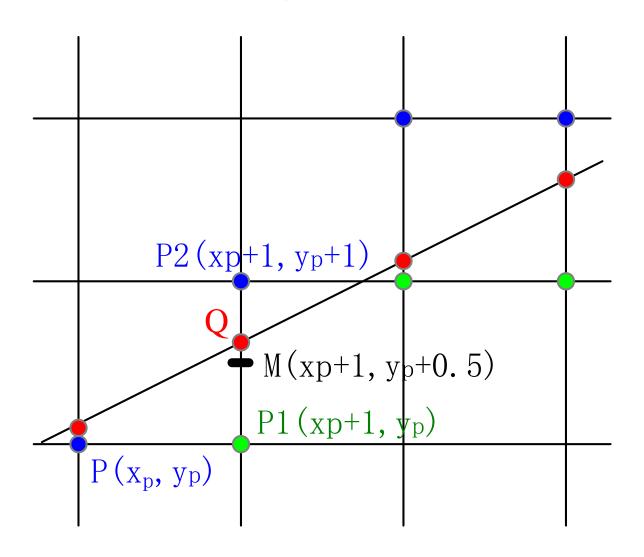
•问题1:每个像素用24位表示、分辨率为1024\*1024的显示器,至 少需要的帧缓存容量为 ( C )。

A. 1M B. 2M C. 3M D. 8M

10:26

#### 中点画线法

• 如果当前我们选择P,则下一像素必然选择P1或 P2

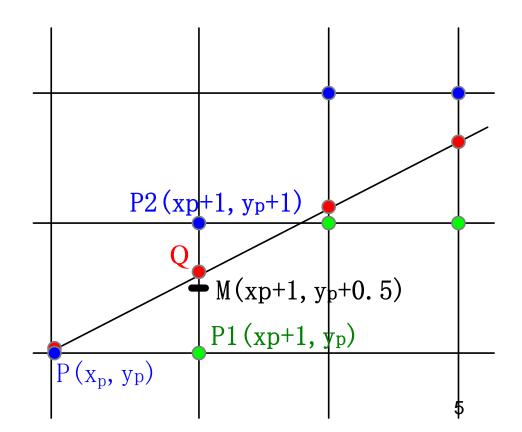


## 中点画线法

• 怎样选择: P1 或 P2

#### 中点画线法基本原理:

- 如果线段从中点M的下方通过,则选择 P1
- 如果线段从中点M的上方通过,则选择 P2
- 怎样表示 "线段从中点M 的下方或上方通过"?



#### 中点画线法---构造判别式(0≤k≤1)

• 直线方程:

$$F(x,y) = ax+by+c=0$$

其中:

$$a = y_0 - y_1$$
;

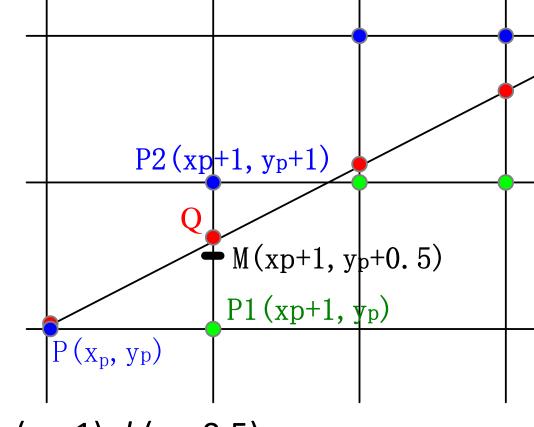
$$b = x_1 - x_0;$$

$$c = x_0 y_1 - x_1 y_0$$
;

点在线上方:F(x, y)>0;

点在线下方:F(x, y)<0;

• 中点M:



$$d = F(M) = F(x_p+1, y_p+0.5) = a(x_p+1) + b(y_p+0.5) + c$$

#### 中点画线法---构造判别式(0≤k≤1)

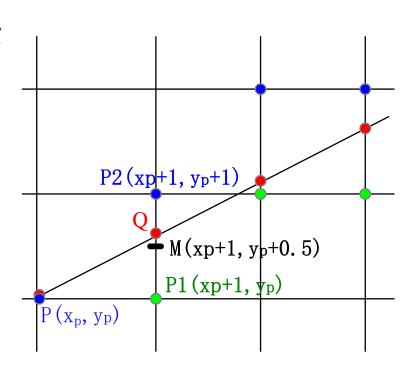
•判别式:  $d = F(M) = F(x_p + 1, y_p + 0.5) = a(x_p + 1) + b(y_p + 0.5) + c$ 

当d<0, M在直线(Q点)下方,取右上方 $P_2$ ;

当d>0,M在直线(Q点)上方,取右方 $P_1$ ;

当d=0,选P<sub>1</sub>或P<sub>2</sub>均可,约定取P<sub>1</sub>;

能否采用增量算法呢?



#### 中点画线法---判别式的增量算法

- ●若**d≥0** ----> M在直线上方----> 取**P1**;
- ●此时再下一个象素的判别式为

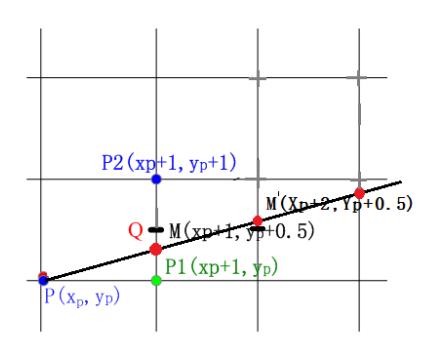
$$d_1 = F(x_p+2, y_p+0.5)$$

$$= a(x_p+2)+b(y_p+0.5)+c$$

$$= a(x_p+1)+b(y_p+0.5)+c+a$$

$$= d+a;$$

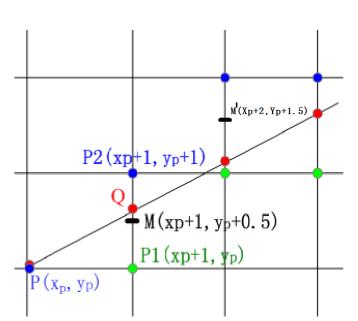
增量为a



#### 中点画线法---判别式的增量算法

- 若d<0 ----> M在直线下方---->取P2;
- 此时再下一个象素的判别式为

```
d_2= F(x_p+2, y_p+1.5)
=a(x_p+2)+b(y_p+1.5)+c
= a(x_p+1)+b(y_p+0.5)+c+a+b
=d+a+b;
 增量为a+b
```



#### 中点画线法---判别式的初始值

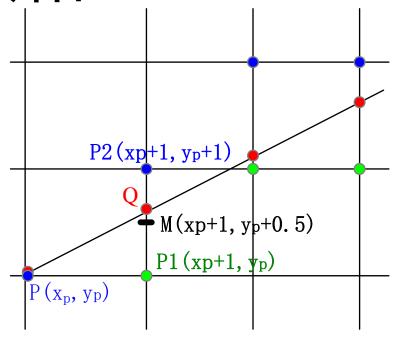
·判别式d的初始值

画线从 $(x_0, y_0)$ 开始,d的初值

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

$$= a(x_0 + 1) + b(y_0 + 0.5) + c$$

$$= F(x_0, y_0) + a + 0.5b = a + 0.5b$$



由于只用d的符号判断,为了只包含整数运算,可以用2d代替d来摆脱小数,提高效率。

#### 中点画线法

```
void MidPLine(int x_0, int y_0, int x_1, int y_1){
  a=y0-y1, b=x1-x0, d=2*a+b;
  x=x0, y=y0;
  setpixel(x, y, color);
  while (x<=x1)
  { if (d<0) {x++; y++; d=d+2*a+2*b; }
   else \{x++; d = d + 2 *a; \}
   setpixel (x, y, color);
```

#### 中点画线法

## 例:用中点画线法P0(0,0) P1(5,2)

$$a=y0-y1=-2$$
  $b=x1-x0=5$ 

$$d0=2a+b=1$$
  $2a=-4$   $2(a+b)=6$ 

i xi yi d

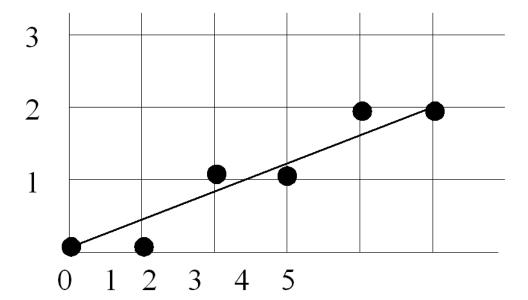
1 0 0 1

2 1 0 -3

3 2 1 3

4 3 1 -1

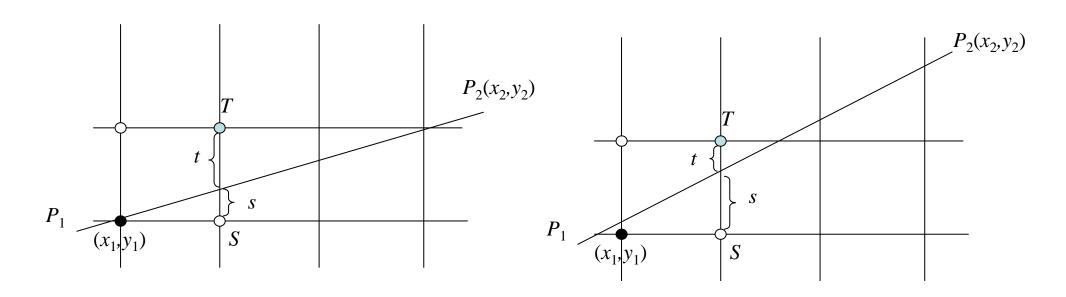
5 4 2 5



## Bresenham画线算法

- 假定直线段的斜率: 0≤k≤1
- Bresenham画线算法基本原理:

首先从像素 $P_1(x_1, y_1)$ 开始,每次在水平方向朝 $P_2(x_2, y_2)$ 移动一个像素,由于受斜率k的限制,当s<t 时,下一个像素点选右边的点S,当s>t时选右上的点T。



#### Bresenham画线算法---判别式构造

- 假设所绘制的直线方程为: y=mx+b
- 当x=x<sub>i</sub>+1时,直线对应的y坐标是:
   y=mx<sub>i+1</sub>+b=m(x<sub>i</sub>+1)+b
- 点*S*到直线的距离为: *s=y y*;
- 点*T*到直线的距离为: *t=y,+1-y*;
- 通过考虑两个距离之差即s-t的值来确定应选哪个点:
- 当**s<t**时,直线离S点近,选S;
- 当s>=t时, 直线离T点近, 选T点;
- $\overline{\text{m}}$ s-t= $(y-y_i)$ - $[(y_i+1)-y]$  =2y-2 $y_i$ -1 =2 $m(x_i+1)$ +2b-2 $y_i$ -1

#### Bresenham画线算法---迭代公式

 $\diamondsuit \Delta x = x_2 - x_1$ ,  $\Delta y = y_2 - y_1$ , 则  $m = \Delta y / \Delta x$ , 用  $\Delta y / \Delta x$ 代替 m得

$$s - t = 2\frac{\Delta y}{\Delta x}(x_i + 1) + 2b + 2y_i - 1$$

两边同乘以 $\Delta x$ 后得:

$$\Delta x(s-t) = 2\Delta y(x_i+1) + \Delta x(2b-2y_i-1)$$
$$= 2\Delta y \cdot x_i - 2\Delta x \cdot y_i + 2\Delta y + \Delta x(2b-1)$$

 $\diamondsuit d_i = \Delta x(s-t)$ ,由于 $\Delta x > 0$ ,所以 $d_i$ 和s-t符号相同,因此可得:

$$d_i=2\Delta y \cdot x_i-2\Delta x \cdot y_i+C$$

其中,  $C=2\Delta y+\Delta x(2b-1)$ ,它是个常量。

同理,通过使下标增1后,得到din为

$$d_{i+1} = 2\Delta y \cdot x_{i+1} - 2\Delta x \cdot y_{i+1} + C$$

#### Bresenham画线算法---迭代公式

两者相减得到

$$\mathbf{d}_{i+1} - \mathbf{d}_{i} = 2\Delta y \cdot (x_{i+1} - x_{i}) - 2\Delta x \cdot (y_{i+1} - y_{i})$$
$$= 2\Delta y - 2\Delta x (y_{i+1} - y_{i})$$

改写为

$$d_{i+1} = d_i + 2\Delta y - 2\Delta x (y_{i+1} - y_i)$$

- 当 $d_i \ge 0$ 时,即 $s-t \ge 0$ ,该选择T, $y_{i+1} = y_i + 1$ , $d_{i+1} = d_i + 2(\Delta y \Delta x)$ ;
- 当 $d_i < 0$ 时,即s-t < 0,该选择S, $y_{i+1} = y_i$ , $d_{i+1} = d_i + 2\Delta y$ 。

因此得到的判别式迭代公式总结为

$$d_{i+1} = \begin{cases} d_i + 2(\Delta y - \Delta x) & d_i \ge 0 \\ d_i + 2\Delta y & d_i < 0 \end{cases}$$

#### Bresenham画线算法---起点的判别式

由于 $d_i = \Delta x(s-t)$ ,所以对于直线起点的判断式d有

$$d_i = \Delta x[2m(x_i+1)+2b-2y_i-1]$$

$$=\Delta x[2(mx_i+b-y_i)+2m-1]$$

由于起点在直线上,所以满足mxi+b-yi=0,可得

$$d_1=2m\Delta x-\Delta x=2\Delta y-\Delta x$$

- 上面讨论的是直线斜率0≤k≤0的情况。对于一般情况可做如下处理。
- 当斜率的绝对值|k|>1时,将x,y和dx,dy互换,即以y方向作为计长方向,y方向总是增1(或减1),x向是否增减1,根据以上给出的判别式决定。根据上面的讨论,当 $d_i \geq 0$ 时,x增1(或减1), $d_i < 0$ 时,x不变。

## Bresenham算法

```
void BresLine(int x_1, int y_1, int x_2, int y_2){
  int x, y, dx, dy, d;
  dx = x2-x1; dy = y2-y1; curx = x1; cury = y1;
  dS = 2* dy, dT = 2* (dy - dx); d = dS-dx;
  while (curx <=x2)
          if (d < 0) d += dS;
          else { cury = cury + 1; d += dT;}
          setpixel(curx, cury, color);
          curx = curx + 1;
```

#### Bresenham算法

例,两点P0 (0,0)和P1 (5,2)的直线段。

```
x y d dx=5;dy=2;dS=4;dT=-6;d0=-1
```

0 0 -1

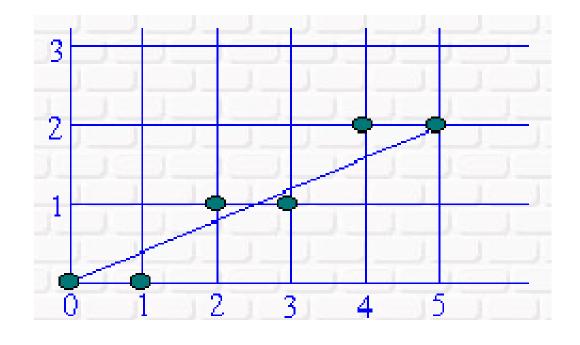
1 0 3

2 1 -3

3 1 1

4 2 -5

5 2 -1



#### 通用Bresenham画线算法

#### 对于一般情况可做如下处理:

当斜率的绝对值|k|>1时,将x,y和dx,dy互换,即以y方向作为计长方向,y方向总是增1(或减1),x向是否增减1,根据以上给出的判别式决定。根据上面的讨论,当 $d_i \geq 0$ 时,x增1(或减1), $d_i < 0$ 时,x不变。

y++ y++ y++ y++ y++ y++ y++ y=y+1 y=y+1 y=y+1 y++ y=y+1 y++ y=y+1 y=y+1

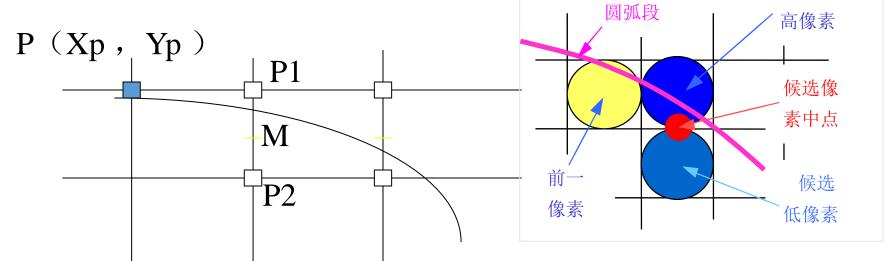
#### 通用Bresenham算法

```
//通用Bresenham算法:
// (x<sub>1</sub>,y<sub>1</sub>)→(x<sub>2</sub>,y<sub>2</sub>),整数点
//Sign(x) = 1,0,-1 \le x > 0,=0,<0
//变量初始化
x=x_1; y=y_1;
dx = abs(x_2 - x_1); dy = abs(y_2 - y_1);
s_1=Sign(x_2-x_1); s_2=Sign(y_2-y_1);
//根据直线斜率的符号,交互dx和dy
if dy > dx then
  Temp=dx; dx=dy; dy=Temp;
  Interchange=1;
else
  Interchange=0;
end if
// 误差补偿
e=2*dy-dx;
```

```
//主循环
for i=1 to dx
    setpixel(x,y);
    while(e > 0)
          if(Interchange==1) then
                     \chi = \chi + S_1;
          else
                      y=y+s_2;
          end if
          e=e-2*dx:
    end while
    if(Interchange==1) then
           y=y+s_2;
    else
          X=X+S_1;
    end if
          e=e+2dy;
    next i:
Finish
```

## 中点画圆算法

●利用圆的对称性,只须讨论1/8圆。



候选

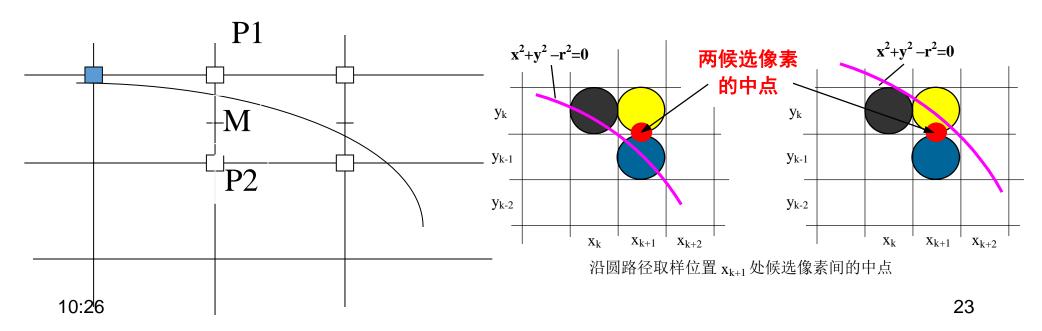
●P为当前点亮 象素, 那么, 下一个点亮的象素可能是P1 (Xp+1, Yp) 或P2 (Xp +1, Yp -1)。

●核心问题: 采样&像素计算

10:26

#### 中点画圆法

- ●构造函数: F (X, Y) = X<sup>2</sup> + Y<sup>2</sup> R<sup>2</sup>; 则
  - F(X, Y) = 0 (X, Y) 在圆上;
  - F(X, Y) < 0 (X, Y) 在圆内;
  - F(X, Y) > 0 (X, Y) 在圆外。
- 设M为P1、P2间的中点,M=(Xp+1,Yp-0.5)



## 中点画圆法

为此,可采用如下**判别式** 
$$d = F(M) = F(x_p + 1, y_p - 0.5)$$
  
=  $(x_p + 1)^2 + (y_p - 0.5)^2 - r^2$ 

假定当前判别式d为已知,

(1) 若d<0,则P1被选为新的点亮象素,那么再下一个象素的判别式为  $d_1 = F(M) = F(x_p + 2, y_p - 0.5)$ 

$$d_1 = F(M) = F(x_p + 2, y_p - 0.5)$$

$$= (x_p + 2)^2 + (y_p - 0.5)^2 - r^2$$

$$= d + 2x_p + 3$$

故**d的增量为2x**<sub>p</sub> + 3。

(2) 若**d>=0**,则**P2**被选为新的点亮象素,则再下一个象素的判别 式为

$$d_1 = F(M) = F(x_p + 2, y_p - 1.5)$$

$$= (x_p + 2)^2 + (y_p - 1.5)^2 - r^2$$
即d的增量为2 $(x_p - y_p)$  + 5。 
$$= d + (2x_p + 3) + (-2y_p + 2)$$

#### 中点画圆法

● 首点的坐标为(0, r), 因此d的初值void MidPoint\_Circle (int x0, int y0, int r, int

为

```
d_0 = F(0+1, r-0.5)
= 1 + (r-0.5)^2 - r^2
= 1.25 - r
```

```
color) // (x0,y0)为圆心,r为半径
  int x=0;
  int y=r;
  int d=1- r; //是d=1.25 - r取整后的结果
  Cirpot (x0, y0, x, y, color);
  while (x<y)
     if (d<0) d+=2*x+3;
     else
        d+= 2(x-y) +5;
        y --;
     X ++;
    Cirpot (x0, y0, x, y, color);
```

## 多边形扫描转换算法

- 核心思想(从下到上扫描)
  - 计算扫描线  $y = y_{min}$ 与多边形的交点,通常这些交点由多边形的顶点组成
  - 根据多边形边的连贯性,按从下到上的顺序求得各条扫描线的交点序列
  - 根据区域和扫描线的连贯性判断位于多边形内部的区段
  - 对位于多边形内的直线段进行着色

## 多边形扫描转换算法

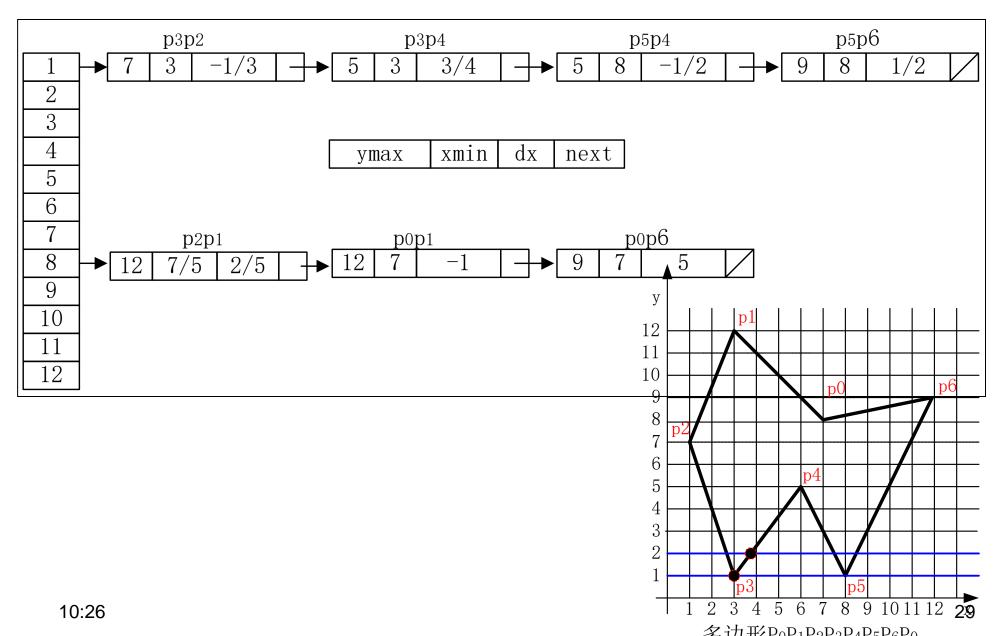
- 为了实现上述思想,算法中需要采取灵活的数据结构。
  - 边表ET (Edge Table): 记录多边形信息
  - 活动边链表AET (Active Edge Table): 记录当前扫描线信息

• 它们共同基础是边的数据结构

#### 边的数据结构

- 边结点的数据结构
  - y<sub>max</sub>: 边的上端点的y坐标
  - $x_{min}$ : 边的下端点x坐标,在活动边链表中,表示扫描线与边的交点的x坐标。
  - dx=1/k: 边的斜率k的倒数
  - next: 指向下一条边结点的指针

# 边表(Edge Table, ET)



## 构建边表方法

step1: 计算多边形所有顶点的最大y坐标为y<sub>max</sub>;

step2: 构造指针数组ET[y<sub>max</sub>+1];

step3: 按顺序处理顶点序列中的每条边:

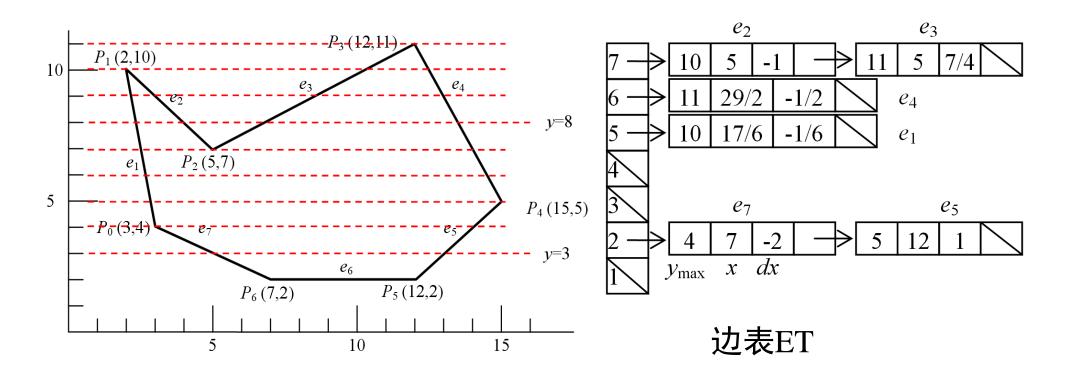
step3.1: 确定边的下端点(min)和上端点(max);

step3.2:对下端点(min)进行奇异点预处理:若为非极值点,将该点上提一个像素单位,即将该点的y坐标加1,重新计算x坐标,将新的(x,y)作为下端点(min)。

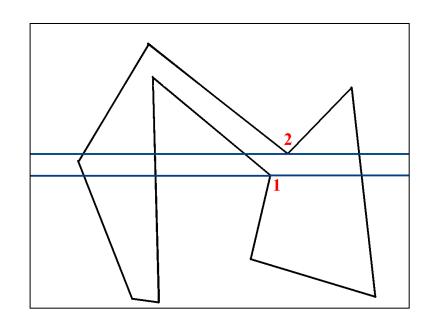
step3.3: 构造边结点: x<sub>min</sub>,dx (1/k),y<sub>max。</sub>

step3.4:将边结点插入到 $ET[y_{min}]$ 链表中,要求 $ET[y_{min}]$ 链表中结点按 $x_{min}$ 由小到大排序,若 $x_{min}$ 相等,则按照dx(1/k)由小到大排序。

## 多边形扫描转换实例

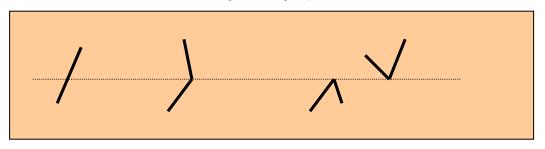


## 奇异点处理

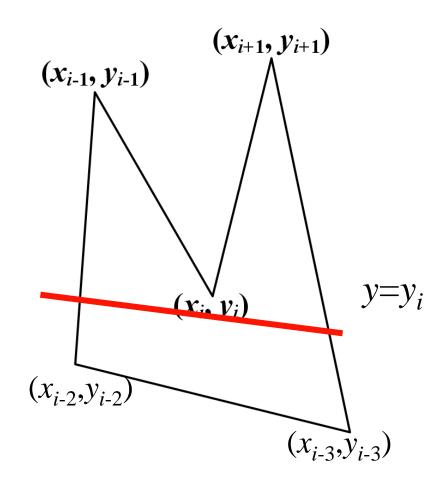


- 奇异点: 扫描线与多边形交交 于多边形的顶点
- 奇异点计为几个交点?
  - •扫描线1:一个交点
  - 扫描线2: 两个交点

奇异点示意图



#### 奇异点的分类

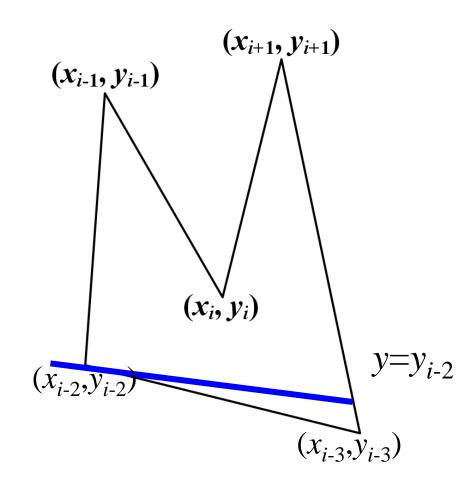


• 极值点: 相邻三个顶点的y坐 标满足如下条件:

$$(y_{i-1}-y_i)(y_{i+1}-y_i) \ge 0$$

即相邻三个顶点位于扫描线的同一侧

## 奇异点的分类



• 非极值点: 相邻三个顶点的y 坐标满足如下条件:

$$(y_{i-3}-y_{i-2})(y_{i-1}-y_{i-2})<0$$

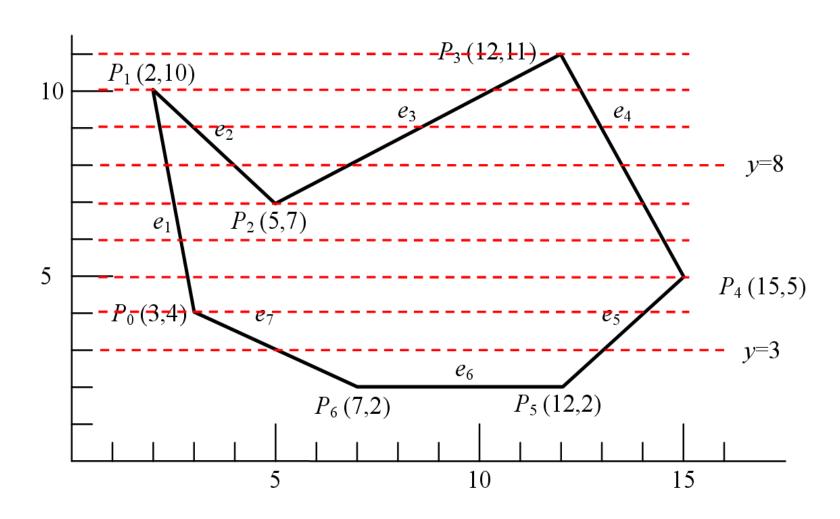
即相邻三个顶点位于扫描线的两侧

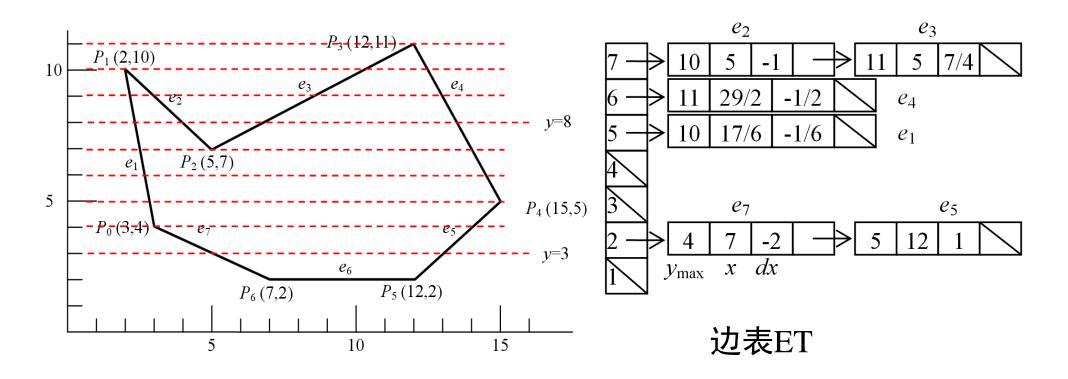
## 多边形扫描转换算法

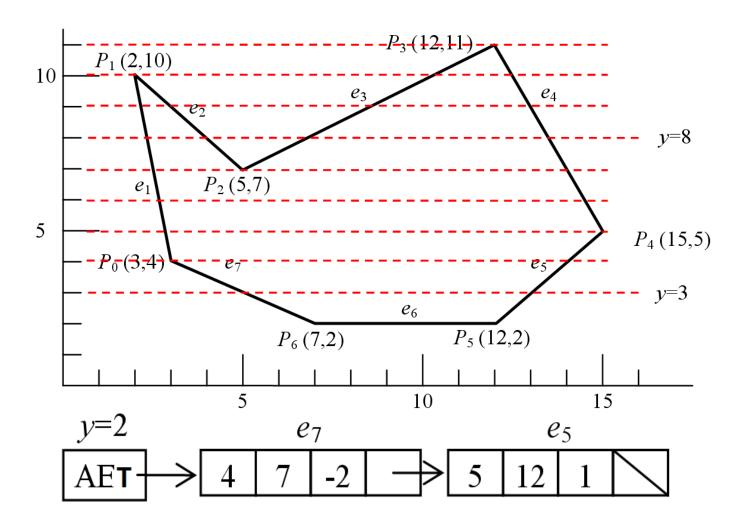
```
e_3
void FillPolygonbyAET(Polygon *P, int pop
{ step1: 构建边表ET;
                                      29/2
 step2: AET=NULL;
                                   10 | 17/6
                                          -1/6
 step3:
  for(y = ymin;y <= ymax;y++){
   step3.1: if (ET[y] != NULL) {
    取出y链表中的所有边结点插入到AET中;
    AET中的各边结点按照x值(x值相等时,按dx值)递增排序;
    删除ET[y]链表的所有结点并释放结点空间;(该步骤不用)
}/*end of FillPolygonPbyP() */
```

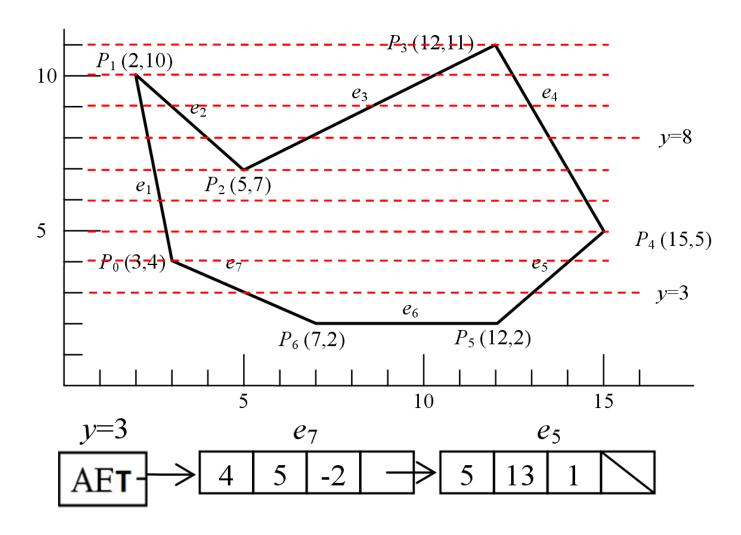
## 多边形扫描转换算法

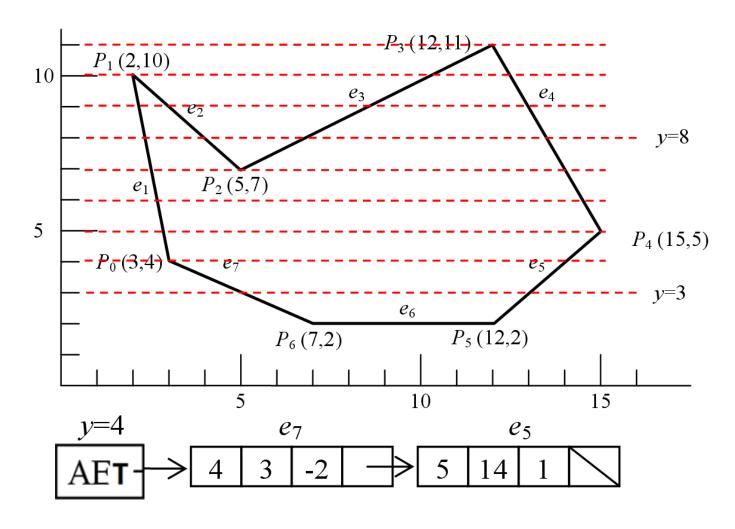
void FillPolygonbyAET(Polygon \*P, int polygonColor) *step3.2: if* (*AET* != *NULL*) { step3.2.1: /\* AET中的边结点依次两两配对,对每一对边结点间的像素着色\*/ p = AET; while (p){ 对点(p->xmin, y)和(p->next->xmin, y)中的像素进行着色; p = p - next - next;step3.2.2: 将AET中满足y == ymax的边删除; step3.3: AET表中所有结点的x 域: x = x + dx;}/\*end of FillPolygonPbyP() \*/

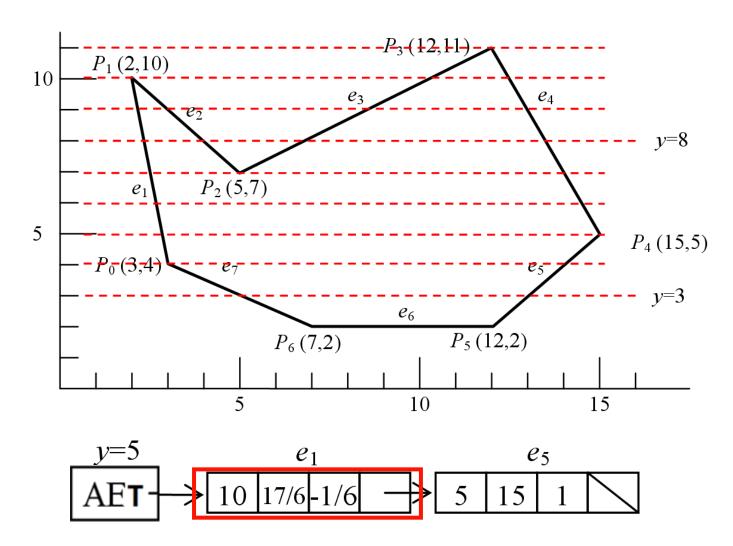


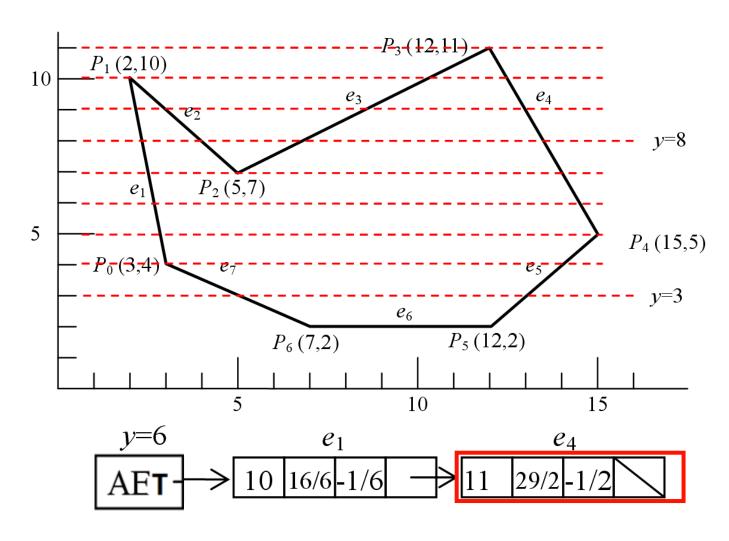


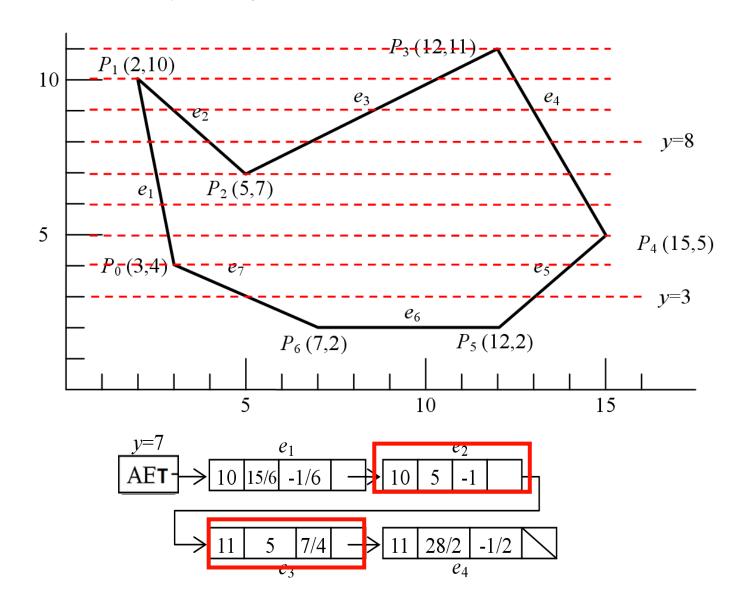


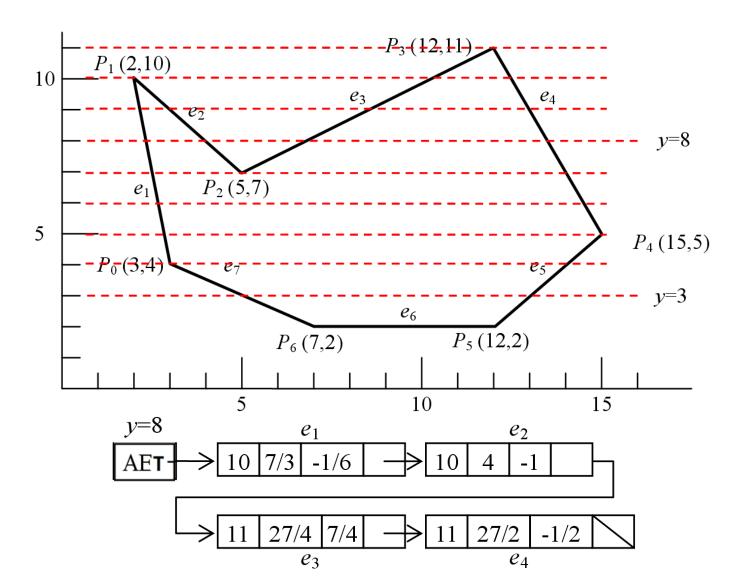


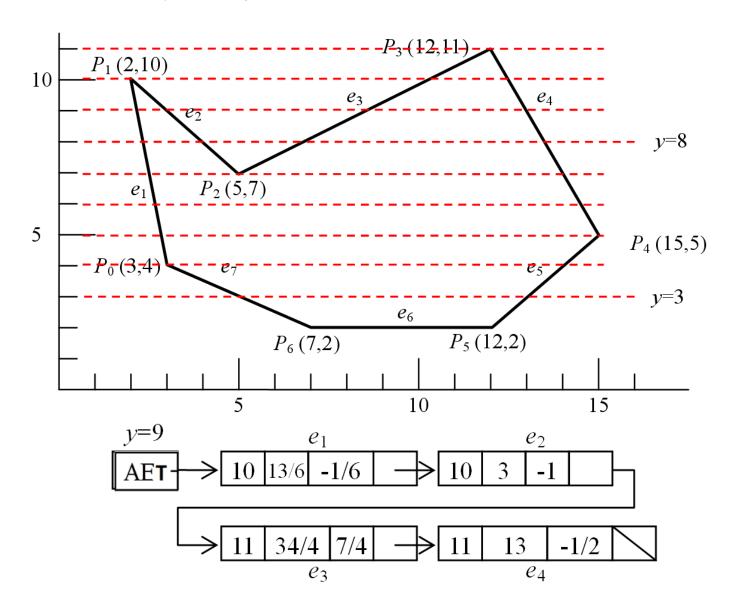


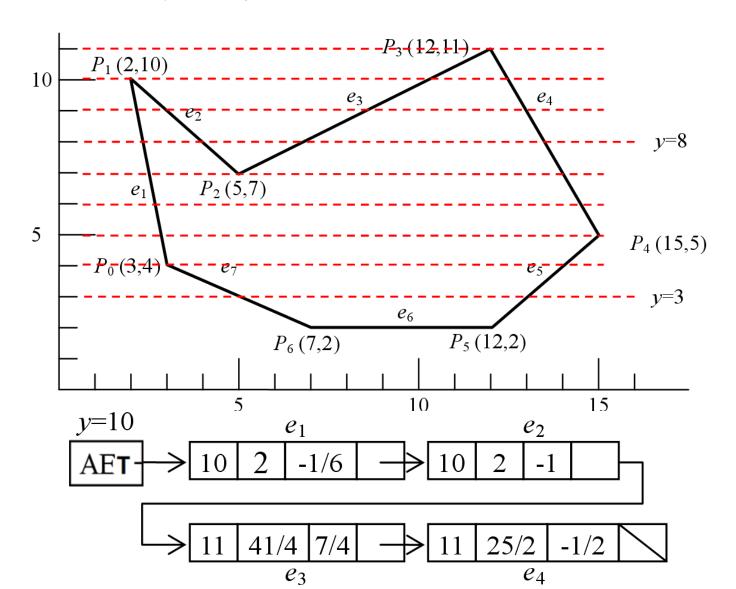












# 多边形扫描转换与区域填充区别

- 联系: 光栅图形面着色
- 区别:
- 1. 基本思想

前者: 顶点表示转换成点阵表示

后者: 改变区域内填充颜色, 没有改变表示方法

• 2. 边界要求

前者: 要求扫描线与多边形边界交点个数为偶数

后者: 区域封闭

• 3. 基本条件

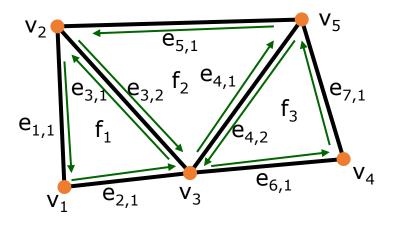
前者: 从边界顶点信息出发

后者: 区域内种子点

# 半边结构(Half-Edge Structure)

- 每条边被记为两条半边,记录每条半边:
  - 起始顶点的指针
  - · 邻接面的指针(如果为边界,指针为NULL)
  - 下一条半边(逆时针方向)
  - 相邻的半边
  - 前一条半边(可选)
- 面: 边界上的一条半边
- 顶点
  - 坐标值
  - 指向以此顶点为起始端点的半边

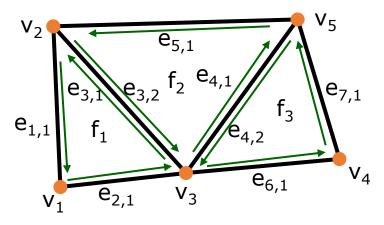
# 半边结构的实例



顶点	坐标	以此为起点的半边
V <sub>1</sub>	$(\mathbf{x}_1, \mathbf{y}_1, \mathbf{z}_1)$	e <sub>2,1</sub>
$V_2$	$(x_2,y_2,z_2)$	e <sub>1,1</sub>
$V_3$	$(x_3, y_3, z_3)$	e <sub>4,1</sub>
$V_4$	$(x_4, y_4, z_4)$	e <sub>7,1</sub>
$V_5$	$(x_5, y_5, z_5)$	e <sub>5,1</sub>

面	半边		
f <sub>1</sub>	e <sub>1,1</sub>		
$f_2$	e <sub>3,2</sub>		
$f_3$	e <sub>4,2</sub>		

# 半边结构的实例



半边	起点	相邻半边	面	下条半边	前条半边
e <sub>3,1</sub>	V <sub>3</sub>	e <sub>3,2</sub>	$f_1$	e <sub>1,1</sub>	e <sub>2,1</sub>
e <sub>3,2</sub>	$V_2$	e <sub>3,1</sub>	$f_2$	e <sub>4,1</sub>	e <sub>5,1</sub>
e <sub>4,1</sub>	V <sub>3</sub>	e <sub>4,2</sub>	$f_2$	e <sub>5,1</sub>	e <sub>3,2</sub>
e <sub>4,2</sub>	V <sub>5</sub>	e <sub>4,1</sub>	$f_3$	e <sub>6,1</sub>	e <sub>7,1</sub>

# 关于半边结构

- 半边结构讨论:
  - 优势: 查询时间 0(1), 操作时间 (通常) 0(1)
  - 缺点: 只能表示可定向流形, 信息冗余
- 关于半边结构更多信息

#### Bezier样条和B样条的由来

- 法国雷诺汽车公司的P.E. Bezier 提出了一种以 逼近为基础的新的参数曲线表示方法,称为 Bezier曲线。
- 后来又经过 Gordon、Forrest 和 Riesenfeld 等人的拓展,提出了 B 样条曲线。
- 这两种曲线都能较好地将函数逼近同几何表示 结合起来,使得外形设计师使用相关软件时可 以象使用作图工具一样得心应手。

#### Bezier曲线的定义和性质

#### 1. 定义

给定空间n+1个点的位置矢量 $P_i$ (i=0,1,2,...,n)则Bezier曲线可定义为:

$$p(t) = \sum_{i=0}^{n} P_{i} B_{i,n}(t), \qquad t \in [0,1]$$

其中,  $P_i$ 构成该Bezier曲线的特征多边形,  $B_{i,n}(t)$ 是n次 Bernstein基函数:

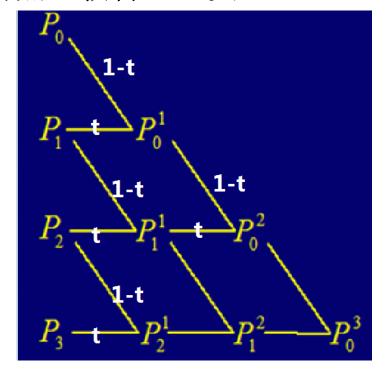
$$B_{i,n}(t) = C_n^i t^i (1-t)^{n-i} = \frac{n!}{i!(n-i)!} t^i \cdot (1-t)^{n-i}$$

$$(i = 0, 1, \dots, n)$$

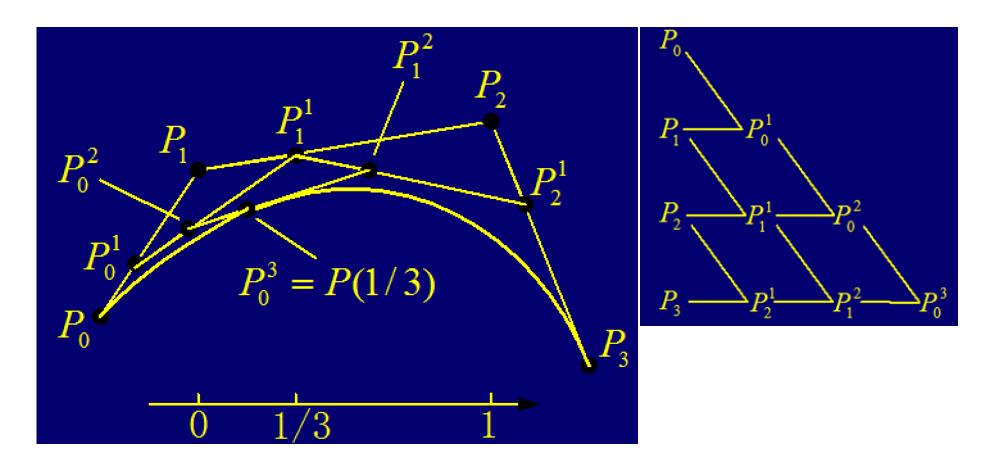
$$0^0 = 1, 0! = 1$$

### Bezier曲线的递推算法

当n=3时,de casteljau算法递推出的 $P_i$ 呈直角三角形,对应结果如图所示。从左向右递推,最右边点 $P_0$ 即为曲线上的点。教材P192页。



# Bezier曲线的递推算法



# Bezier样条的缺憾

- **阶次缺乏灵活性** m个控制点,生成的曲线的阶次 只能为(m-1次);
- 控制性较差 当控制点数较多时,曲线的阶次将较高,此时,控制点对曲线形状的控制将明显减弱;或者只能添加额外的拼接条件。
- 不能局部修改 曲线的混合函数值在开区间(0,1)内均不为零。因此,曲线在(0<t<1)区间内的任何一点均要受到全部控制点的影响。 (而在外形设计中,局部修改往往是要随时进行的)

# B样条曲线

- · 将不同 Bezier 曲线拼接的问题,转换为同一个样条函数内部的分段问题,并且希望新的曲线:
  - ·易于进行局部修改;
  - · 更逼近特征多边形;
  - ・是低阶次曲线。

# B样条曲线

- ·曲线参数方程的定义
- ·B样条曲线的分类和特点
  - ·均匀B样条
    - ·均匀二次、三次B样条
  - ·非均匀B样条
    - NURBS
- · OpenGL绘制B样条曲线面

#### B样条曲线参数方程

■ n+1个控制点,获得的B样条曲线为m-1次(m),且曲线在连接点处具有m-2阶连续性。

#### NURBS的特点

- 自由曲线面和其它简单曲线面的统一表达。
- ・具有仿射变换不变性。
- · 灵活、局部性: 少量的控制点调节出宽广平滑的表面。权因子 或者节点值的修改,便于更灵活的控制曲线面形状。
- · 广泛适应性。尤其适合流线型表面(人的身体、生活用品、果实)和工业产品表面(如汽车、飞机整体或零件)等。
- CAM领域的广泛应用。具有一系列强有力的几何造型的配套技术(包括节点插入、细分、升阶等)。
- 不太适合用nurbs建模的对象: 山或行星等有较多棱角的物体, 脸或手指等需要有许多细节的物体, 建立简单模型(如盒子)需要的面比多边形建模复杂的多,需要更多的存储空间。
- · 反求曲线面上点的参数值时, 计算量较大, 有时存在数值不稳定问题。

- 1、帧缓存容量的计算
- 2、中点画线法算法
- 3、Bresenham画线算法
- 4、中点画圆算法
- 5、多边形扫描转换算法
- 6二维三维几何变换:给定顶点,及平移或缩放或旋转或错切或反射矩阵,计算变换后的坐标。
- 7 Cohen—Sutherland算法—顶点的编码方法
- 8 Sutherland—Hodgcman
- 9 半边表示-给定网格,填写半边的表格
- 10 计算Bezier曲线上的点的坐标
- 1根据定义计算
- 2 de Casteljau算法
- 11 三次均匀B样条上点的坐标的计算,教材P196(7,31)和P197(矩阵形式)