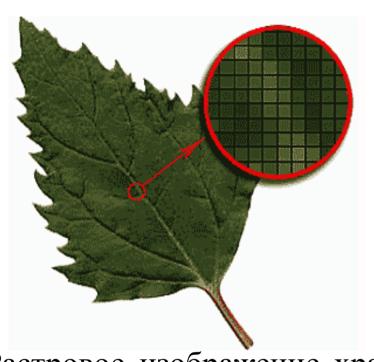
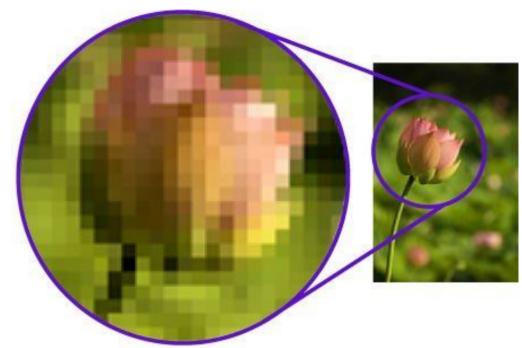
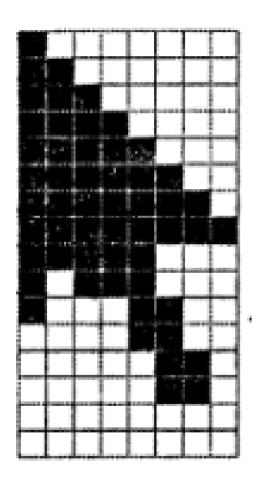
#### Растровое изображение





Растровое изображение хранится в компьютере в виде массива числовых величин. Массив является прямоугольным, с определенных числом строк и столбцов. Каждая числовая величина представляет значение пикселя, записанного в этом месте. Этот массив называют «пиксельной картой» («pixel map»).

## Двухуровневое изображение и его битовая карта



1	0	0	0	0	0	0	Ö
1	1	0	0	0	0	0	Ô
1	1	1	0	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0
1	1	7	1	7	0	0	0
1	1	7	1	Ť	1	0	0
1	1	۳	1	7	1	۳	0
1	1	1	1	7	1	7	1
1	1	4	1	4	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	0	0	0	1	1	0	0
0	0	0	0	1	1	0	0
0	0	0	0	0	1	1	0
0	0	0	0	Ó	1	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

Если в растровом изображении имеются пикселы только с двумя значениями, то такое изображение называется двухуровневым или чернобелым.

### Полутоновые изображения

Полутоновые изображения классифицируются по «глубине пикселя» («pixel depth»), которая равна числу бит, необходимых для представления уровней их полутонов (оттенков серого).

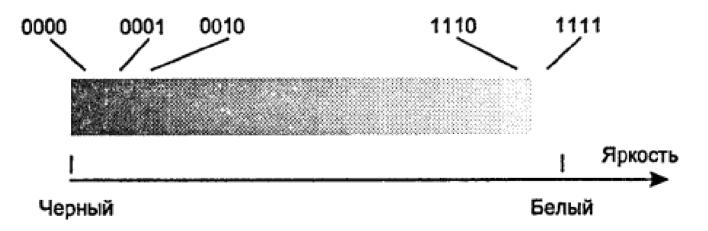
Поскольку n-битовая величина имеет  $2^n$  возможных значений, то в изображении с глубиной пикселей, равной n, может быть  $2^n$  оттенков серого.



#### Полутоновые изображения

Чаще всего используются такие величины:

- два бита на пиксель обеспечивают 4 оттенка серого;
- четыре бита на пиксель обеспечивают 16 оттенков серого;
- восемь бит на пиксель обеспечивают 256 оттенков серого



Шестнадцать уровней яркости серого цвета

## Цветные изображения

Каждый пиксель цветного изображения имеет свой «код цвета» («color value») — числовое значение, которое каким-либо образом представляет цвет.

Чаще всего цвет описывается комбинацией величин красного, зеленого и синего цветов. Значение каждого пикселя представляет собой упорядоченную тройку, например (23,14,51), которая описывает интенсивности красной, зеленой и синей составляющих — в указанном порядке.

Число бит, используемых для представления цвета каждого пикселя, зазывают глубиной цвета.

### Цветные изображения

Каждая величина в тройке (красный, зеленый и синий) занимает определенное число бит, глубина цвета является суммой этих трех величин.

Глубина цвета, равная трем, использует по одному биту на каждый

компонент.

Код цвета	Изображение
0, 0, 0	Черный
0, 0, 1	Синий
0, 1, 0	Зеленый
0, 1, 1	Голубой
1, 0, 0	Красный
1, 0, 1	Пурп <b>урны</b> й
1, 1, 0	Желтый
1, 1, 1	Белый

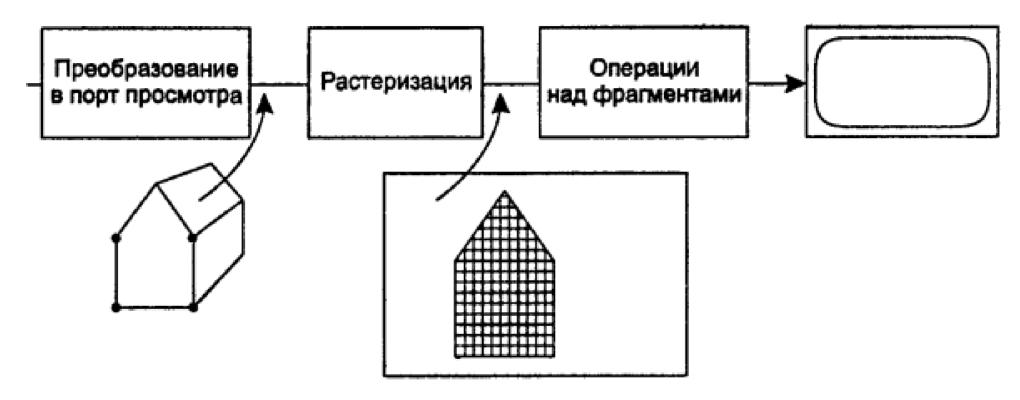
## Цветные изображения

Многие изображения имеют глубину цвета равную восьми, по три бита под красную и зеленую составляющие и два под синюю.

Если используют по одному байту на каждую составляющую, то получаются изображения, обеспечивающие реалистичное цветовоспроизведение, их называют полноцветными изображениями (true color).

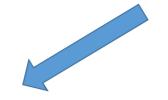


## Растеризация в OpenGL



Назначение нужного цвета каждому отдельному пикселю «внутри» прямой или полигона называется «преобразованием развертки» или растеризацией.

#### Растровые алгоритмы



Алгоритмы растеризации



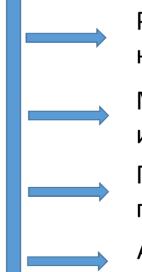
Алгоритмы перевода графических примитивов в растровую форму



Алгоритмы заполнения областей и многоугольн иков



Алгоритмы обработки растровых изображений



Регулировка яркости и контрастности

Масштабирование изображений -

Геометрические преобразования

Алгоритмы фильтрации

#### Связность

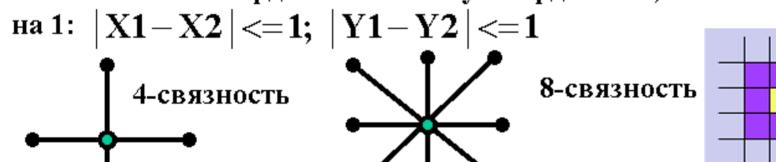
<u>Связность</u> – возможность соединения двух пикселей растровой линией, т.е. последовательным набором пикселей.

8-связность

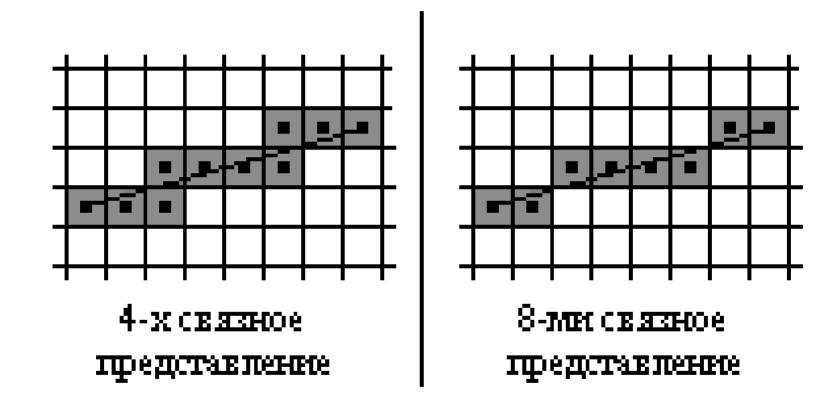
4-связность

Пикселы P1 и P2 называются 4-СВЯЗНЫМИ, если у них отличаются только х-координаты или только у-координаты, причем только на 1:  $\left| x1 - x2 \right| + \left| y1 - y2 \right| <= 1$ 

Пикселы P1 и P2 называются 8-СВЯЗНЫМИ, если у них отличаются х-координаты и/или у-координаты, но не более, чем



## Четырехсвязная и восьмисвязная линии



### Рисование отрезка прямой линии

```
void drawDot(GLint x, Glint y)
 glBegin(GL_POINTS); glVertex2i(x,y);
glEnd();
glFlush();
for (int x=x1; x<=x2; x++)//отрезок горизонтальной линии
drawDot(x,y1);
for (int y=y1; y<=y2;y++)//отрезок вертикальной линии
drawDot(x1,y);
```

## Рисование отрезка прямой линии

Пусть конечные точки отрезка имеют целочисленные координаты, и уравнение прямой, содержащей отрезок:

Будем также считать, что тангенс угла наклона прямой лежит в пределах от 0 до 1. Тогда для изображения отрезка на растре достаточно для всех целых x, принадлежащих отрезку, выводить на экран точки с координатами (к. Round(р))

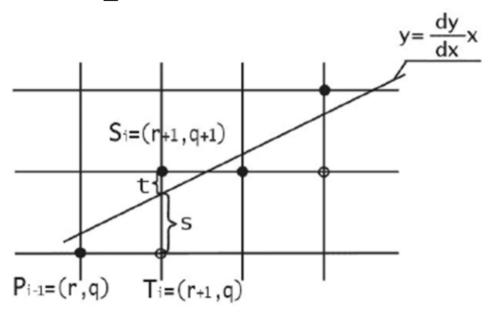
```
void line(int x1, int y1, int x2, int y2)
{
double k=((double)(y2-y1))/(x2-x1);
double b=y1-k*x1;
for (int x=x1;x<=x2;x++)
drawDot(x,(int)(k*x+b));
}</pre>
```

### Рисование отрезка прямой линии

```
Поскольку k = \frac{\Delta y}{\Delta x}, то один шаг по целочисленной сетке на оси x будет
соответствовать \Delta x = 1. Отсюда получаем, что y будет увеличиваться на
величину k (y_i = kx_i + b; y_{i+1} = kx_{i+1} + b; y_{i+1} - y_i = kx_{i+1} + b - kx_i - b = k(x_{i+1} - x_i) = k).
Итерационная последовательность выглядит следующим образом: x_{i+1} = x_i + 1,
y_{i+1} = y_i + k.
void line(int x1, int y1, int x2, int y2, int color)
double k = ((double)(y2 - y1)) / (x2 - x1);
double y = y1;
for (int x = x1; x \le x2; x++, y += k)
drawDot(x, (int)y);
```

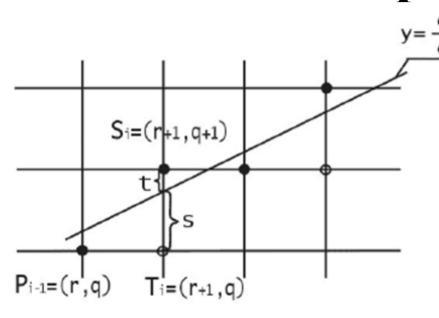
начало отрезка совпадает с началом координат.





Если 
$$(s-t)<0$$
, то  $P_i=T_i=(r+1,q)$  и тогда  $x_i=x_{i-1}+1$ ,  $y_i=y_{i-1}$ ,

если же  $(s-t) \ge 0$  , то  $P_i = S_i = (r+1, q+1)$  и тогда  $x_i = x_{i-1} + 1$ ,  $y_i = y_{i-1} + 1$ 



$$s = \frac{dy}{dx}(r+1) - q, \ t = q+1 - \frac{dy}{dx}(r+1), \Rightarrow$$

$$s-t=2\frac{dy}{dx}(r+1)-2q-1 \Rightarrow$$

$$dx(s-t) = 2(r \cdot dy - q \cdot dx) + 2dy - dx.$$

$$d_i = dx(s-t) = 2(r \cdot dy - q \cdot dx) + 2dy - dx$$
.  $r = x_{i-1}$   $q = y_{i-1}$ ,

$$d_i = 2(x_{i-1} \cdot dy - y_{i-1} \cdot dx) + 2dy - dx = 2x_{i-1}dy - 2y_{i-1}dx + 2dy - dx$$

$$d_{i+1} = 2x_i dy - 2y_i dx + 2dy - dx$$

$$\begin{aligned} &d_{i+1} - d_i = 2x_i dy - 2y_i dx + 2dy - dx - 2x_{i-1} dy + 2y_{i-1} dx - 2dy + dx = 2x_i dy - 2x_{i-1} dy + 2y_{i-1} dx - 2y_i dx \\ &d_{i+1} - d_i = 2dy(x_i - x_{i-1}) - 2dx(y_{i-1} - y_i) \end{aligned}$$
 3 ная, что  $x_i = x_{i-1} + 1$  (т.е.  $x_i - x_{i-1} = 1$  )

$$d_{i+1} = d_i + 2dy - 2dx(y_i - y_{i-1}).$$

Пусть на предыдущем шаге  $d_i < 0$ , тогда  $(y_i - y_{i-1}) = 0$  и  $d_{i+1} = d_i + 2dy$  и  $y_{i+1} = y_i$ . Если же на предыдущем шаге  $d_i \ge 0$ , то $(y_i - y_{i-1}) = 1$  и  $d_{i+1} = d_i + 2(dy - dx)$  и  $y_{i+1} = y_i + 1$ .

Осталось узнать как вычислить  $d_1$ . Так как при i = 1:

 $(x_0, y_0) = (0,0), \Rightarrow d_1 = 2dy - dx$ . (при подстановке в первое определение  $d_i = dx(s-t) = 2(r\cdot dy - q\cdot dx) + 2dy - dx$ )

- 1. Рассчитаем  $dx = (x_2 x_1)$  и  $dy = (y_2 y_1)$ .
- 2. i = 1,  $d_i = 2dy-dx$ ,  $y_i=y_1$ ,  $x_i=x_1$ .
- 3. Рисуем точку с координатами  $(x_i, y_i)$ .
- 4. Если  $d_i < 0$ , тогда  $d_{i+1} = d_i + 2dy$  и  $y_{i+1} = y_i$ . Если  $d_i \ge 0$ , то  $d_{i+1} = d_i + 2(dy dx)$

$$\mathbf{H} \ \ \mathbf{y}_{i+1} = \mathbf{y}_i + 1 \, .$$

- 5.  $x_{i+1}=x_i+1$ ; i=i+1.
- 6. Если  $x_i < x_2$ , то перейти на пункт 3, иначе конец.

Если dy > dx, то необходимо будет использовать этот же алгоритм, но пошагово увеличивая у  $(y_{i+1} = y_i + 1)$  и на каждом шаге вычислять х  $(x_i = x_i + 1)$  или  $x_i = x_i$ , пока  $y_i < y_2$ .

Реализация этого алгоритма может выглядеть следующим образом:

```
void drawDot(GLint x, GLint y) // рисуем точку
{
  glBegin(GL_POINTS);
  glVertex2i(x,y);
  glEnd();
  glFlush();
}
```

```
void line (GLint x1, GLint y1, GLint x2, GLint y2) //
алгоритм Брезенхема для отрезка
  int dy=abs(y2-y1);
  int dx=abs(x2-x1);
  int tmp x, tmp y,x,y, flag;
  if (dx==0) { // вертикальная линия
  if (y2 < y1) {tmp y=y2; y2=y1; y1=tmp y;}
  for (y=y1; y <= y2; y++)
  drawDot(x1,y);
  return;
```

```
if (dy < dx) { // наклонная линия
  flag=0;
  if (x2<x1) {tmp_x=x2; x2=x1; x1=tmp_x; tmp_y=y2;y2=y1;
y1=tmp_y; }
  if (y2<y1) {flag=1;}
  int di;
  di=2*dy-dx;
  y=y1;
  x=x1;
  do {
     drawDot(x,y);
     if (di<0) {di=di+2*dy; x++;}
     else \{di=di+2*(dy-dx); x++; if (flag==0) \{y++;\}
else {y--;}}
      \} while (x<x2);
  return;
```

#### Растровая развертка окружности

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

Чтобы изобразить часть окружности, будем изменять x с единичным шагом от 0 до R и на каждом шаге вычислять y.

$$y = \pm \sqrt{R^2 - x^2}$$

#### Растровая развертка окружности

использование параметрического представления окружности

$$x = R \cos \alpha$$
,

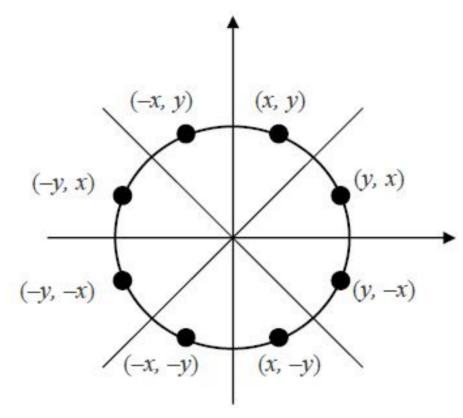
$$y = R \sin \alpha$$

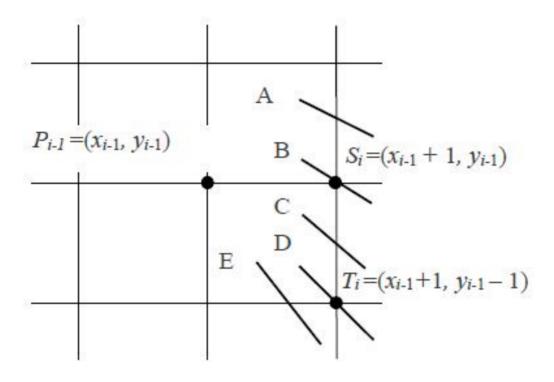
при пошаговом изменении угла  $\alpha$  от  $0^{\circ}$ до  $360^{\circ}$ .

#### Растровая развертка окружности

```
void cir_pix(int x0, int y0, int x, int y) // 8 TOURK
```

```
на окружности
  drawDot (x0+x, y0+y);
  drawDot (x0+y,y0+x);
  drawDot (x0+x,y0-y);
  drawDot (x0+y,y0-x);
  drawDot (x0-x,y0-y);
  drawDot (x0-y, y0-x);
  drawDot (x0-x,y0+y);
  drawDot (x0-y,y0+x);
```





Предположим, что точка  $P_{i-l}$  была выбрана как ближайшая к окружности при  $x=x_{i-l}$ . Теперь найдем, какая из точек ( $S_i$  или  $T_i$ ) расположена ближе к окружности при  $x=x_{i-l}+1$ .

Заметим, что ошибка при выборе точки  $P_i$  ( $x_i$ ,  $y_i$ ) была равна

$$D(P_i) = (x_i^2 + y_i^2) - R^2.$$

Запишем выражение для ошибок, получаемых при выборе точки  $S_i$  или  $T_i$ :

$$D(S_i) = [(x_{i-1}+1)^2 + (y_{i-1})^2] - R^2$$

$$D(T_i) = [(x_{i-1}+1)^2 + (y_{i-1}-1)^2] - R^2.$$

Если  $|D(S_i)| \ge |D(T_i)|$ , то  $T_i$  ближе к реальной окружности, иначе выбирается  $S_i$ .

Введем  $d_i = |D(S_i)| - |D(T_i)|$ .

 $T_i$  будет выбираться при  $d_i \ge 0$ , в противном случае будет устанавливаться  $S_i$ .

Опуская алгебраические преобразования, запишем  $d_i$  и  $d_{i+1}$  для разных вариантов выбора точки  $S_i$  или  $T_i$ .

$$D_1 = 3 - 2 R.$$

Если выбирается  $S_i$  (когда  $d_i < 0$ ), то  $d_{i+1} = d_i + 4 x_{i-1} + 6$ .

Если выбирается  $T_i$  (когда  $d_i \ge 0$ ), то  $d_{i+1} = d_i + 4 (x_{i-1} - y_{i-1}) + 10$ .

Алгоритм формулируется следующим образом. Дано  $(x_0, y_0)$  — центр окружности, R — радиус.

- 1. Берем первую точку i=1,  $x_i=0$ ,  $y_i=R$ , рассчитываем  $d_i=3-2$  R.
- Вызов функции рисования 8-ми точек на окружности по координатам одной точки, учитывая смещение центра окружности от начала координат.
  - 3. Если  $d_i < 0$ , то  $d_{i+1} = d_i + 4 x_i + 6$ ,  $x_{i+1} = x_i + 1$ ,  $y_{i+1} = y_i$ . Если  $d_i \ge 0$ , то  $d_{i+1} = d_i + 4 (x_{i-1} - y_{i-1}) + 10$ ,  $x_{i+1} = x_i + 1$ ,  $y_{i+1} = y_i - 1$ .
  - 4. i = i + 1.
  - 5. Если  $x_i > R/\sqrt{2}$ , то перейти на пункт 2, иначе конец.

$$x = P_x(t), \quad y = P_y(t).$$

$$P_{x}(t) = \sum_{i=0}^{m} C_{m}^{i} t^{i} (1-t)^{m-i} x_{i}, \quad P_{y}(t) = \sum_{i=0}^{m} C_{m}^{i} t^{i} (1-t)^{m-i} y_{i},$$

$$C_m^i = \frac{m!}{i!(m-i)!}.$$

1. m = 1 (по двум точкам).

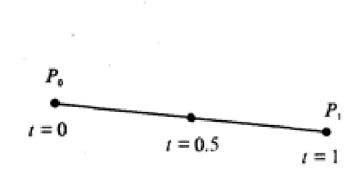
$$P(t) = (1-t)P_0 + t P1$$

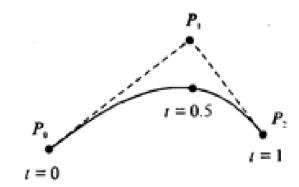
$$x(t) = (1-t) \cdot x_0 + t \cdot x_1$$

$$y(t) = (1-t) \cdot y_0 + t \cdot y_1$$

2. m = 2 (по трем точкам, рис. 12):

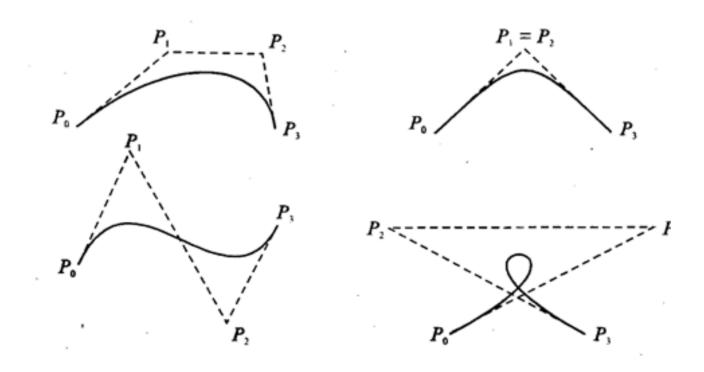
$$P(t) = (1-t)^2 P_0 + 2t(1-t)P_1 + t^2 P_2.$$





3. m = 3 (по четырем точкам, кубическая.

$$P(t) = (1-t)^3 P_0 + 3t(1-t)^2 P_1 + 3t^2 (1-t) P_2 + t^3 P_3.$$

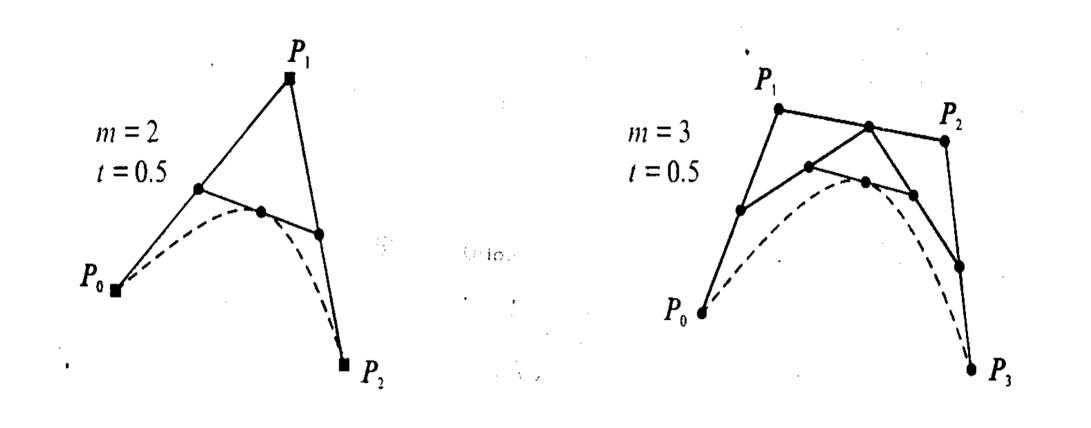


#### Геометрический алгоритм для кривой Безье

Этот алгоритм позволяет вычислить координаты (x, y) точки кривой Безье по значению параметра t.

- 1. Каждая сторона контура многоугольника, который проходит по точкам-ориентирам, делится пропорционально значению t.
- Точки деления соединяются отрезками прямых и образуют новый многоугольник. Количество узлов нового контура на единицу меньше, чем количество узлов предшествующего контура.
- 3. Стороны нового контура снова делятся пропорционально значению t. И так далее. Это продолжается до тех пор, пока не будет получена единственная точка деления. Эта точка и будет точкой кривой Безье .

#### Геометрический алгоритм для кривой Безье



Пример. Пусть заданы вершины многоугольника Безье  $P_0[1\ 1],\ P_1[2\ 3],$   $P_2[4\ 3]$  и  $P_3[3\ 1]$ . Найдем семь точек, лежащих на кривой Безье.

В общем виде многочлен Безье имеет вид:

$$\mathbf{P}(t) = (1-t)^m \mathbf{P}_0 + \sum_{i=1}^{m-1} C_m^i t^i (1-t)^{m-i} \mathbf{P}_i + t^m \mathbf{P}_m.$$

В нашем случае m = 3 (по четырем точкам, кубическая)

$$P(t) = (1-t)^3 P_0 + 3t(1-t)^2 P_1 + 3t^2(1-t) P_2 + t^3 P_3.$$

$$P(0) = P0 = [1 \ 1],$$

$$P(0.15) = 0.614P_0 + 0.325 P_1 + 0.058 P_2 + 0.003 P_3 = [1.5 \ 1.765],$$

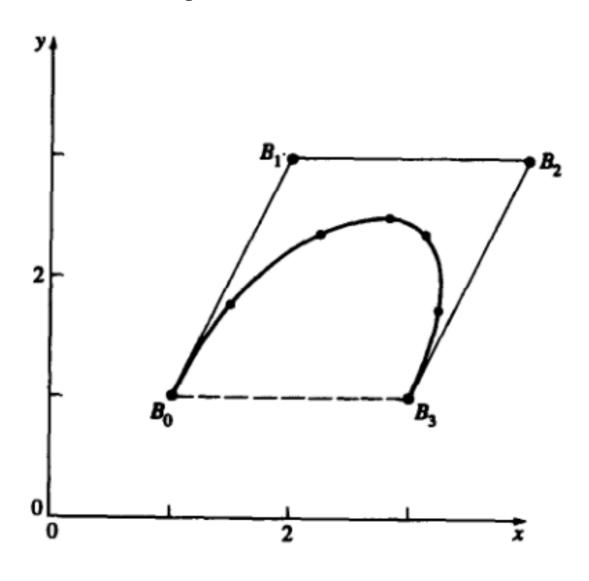
$$P(0.35) = 0.275 P_0 + 0.444 P_1 + 0.239 P_2 + 0.042 P_3 = [2.248 \ 2.367],$$

$$P(0.5) = 0.125 P_0 + 0.375 P_1 + 0.375 P_2 + 0.125 P_3 = [2.75 \ 2.5],$$

$$P(0.65) = 0.042 P_0 + 0.239 P_1 + 0.444 P_3 + 0.275 P_3 = [3.122 \ 2.367],$$

$$P(0.85) = 0.003 P_0 + 0.058 P_1 + 0.325 P_3 + 0.614 P_3 = [3.248 \ 1.765],$$

$$P(1) = P_3 = [3 \ 1].$$



#### Матричная форма кривой Безье

$$P(t) = [T][N][G]$$

$$P(t) = [T][N][G] = \begin{bmatrix} t^3 & t^2 & t & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 & 3 & -3 & 1 \\ 3 & -6 & 3 & 0 \\ -3 & 3 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P_0 \\ P_1 \\ P_2 \\ P_3 \end{bmatrix}.$$

$$P(t) = \begin{bmatrix} t_4 & t_3 & t_2 & t & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -4 & 6 & -4 & 1 \\ -4 & 12 & -12 & 4 & 0 \\ 6 & -12 & 6 & 0 & 0 \\ -4 & 4 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P_0 \\ P_1 \\ P_2 \\ P_3 \\ P_4 \end{bmatrix}$$

#### Матричная форма кривой Безье

$$P(t) = [T][N][G]$$

Матрица N в общем виде

$$\begin{bmatrix} \binom{n}{0}\binom{n}{n}(-1)^n & \binom{n}{1}\binom{n-1}{n-1}(-1)^{n-1} & \cdots & \binom{n}{n}\binom{n-n}{n-n}(-1)^0 \\ \binom{n}{0}\binom{n}{n-1}(-1)^{n-1} & \binom{n}{1}\binom{n-1}{n-2}(-1)^{n-2} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \binom{n}{0}\binom{n}{1}\binom{n}{1}(-1)^1 & \binom{n}{1}\binom{n-1}{0}(-1)^0 & \cdots & 0 \\ \binom{n}{0}\binom{n}{0}\binom{n}{0}(-1)^0 & 0 & \cdots & 0 \end{bmatrix}$$

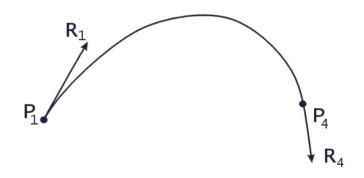
## Сплайн Эрмита

$$x(t) = TM_h G_{hx}$$

$$y(t) = TM_h G_{hy}$$

$$z(t) = TM_h G_{hz}$$

$$\begin{bmatrix} 2 & -2 & 1 & 1 \\ -3 & 3 & -2 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



#### В-сплайны

$$x(t) = TM_sG_{sx},$$

$$M_{s} = \frac{1}{6} \begin{bmatrix} -1 & 3 & -3 & 1 \\ 3 & -6 & 3 & 0 \\ -3 & 0 & 3 & 0 \\ 1 & 4 & 1 & 0 \end{bmatrix}. \qquad G_{s}^{i} = \begin{bmatrix} P_{i-1} \\ P_{i} \\ P_{i+1} \\ P_{i+2} \end{bmatrix}, \quad 2 \le i \le n-2.$$

$$G_s^i = \begin{bmatrix} P_{i-1} \\ P_i \\ P_{i+1} \\ P_{i+2} \end{bmatrix}, \quad 2 \le i \le n-2$$