

# Инженерная и компьютерная графика

## 6 семестр (диф.зачет)

Лектор:

Таранцев Игорь Геннадьевич  
*Доцент ФИТ НГУ, ИАиЭ, «СофтЛаб-НСК»*

Создатели курса:

Дебелов Виктор Алексеевич  
Валеев Тагир Фаридович  
Козлов Дмитрий Сергеевич

# Лекция №6

Элементы вычислительной геометрии  
на плоскости и в пространстве;  
барицентрические координаты;  
разбиение единицы; триангуляция

# Плоскость

- Точки
- Векторы
- Отрезки
- Лучи
- Прямые
- Углы

# Вспоминаем точки, векторы

- Точки
- Евклидово расстояние между двумя точками

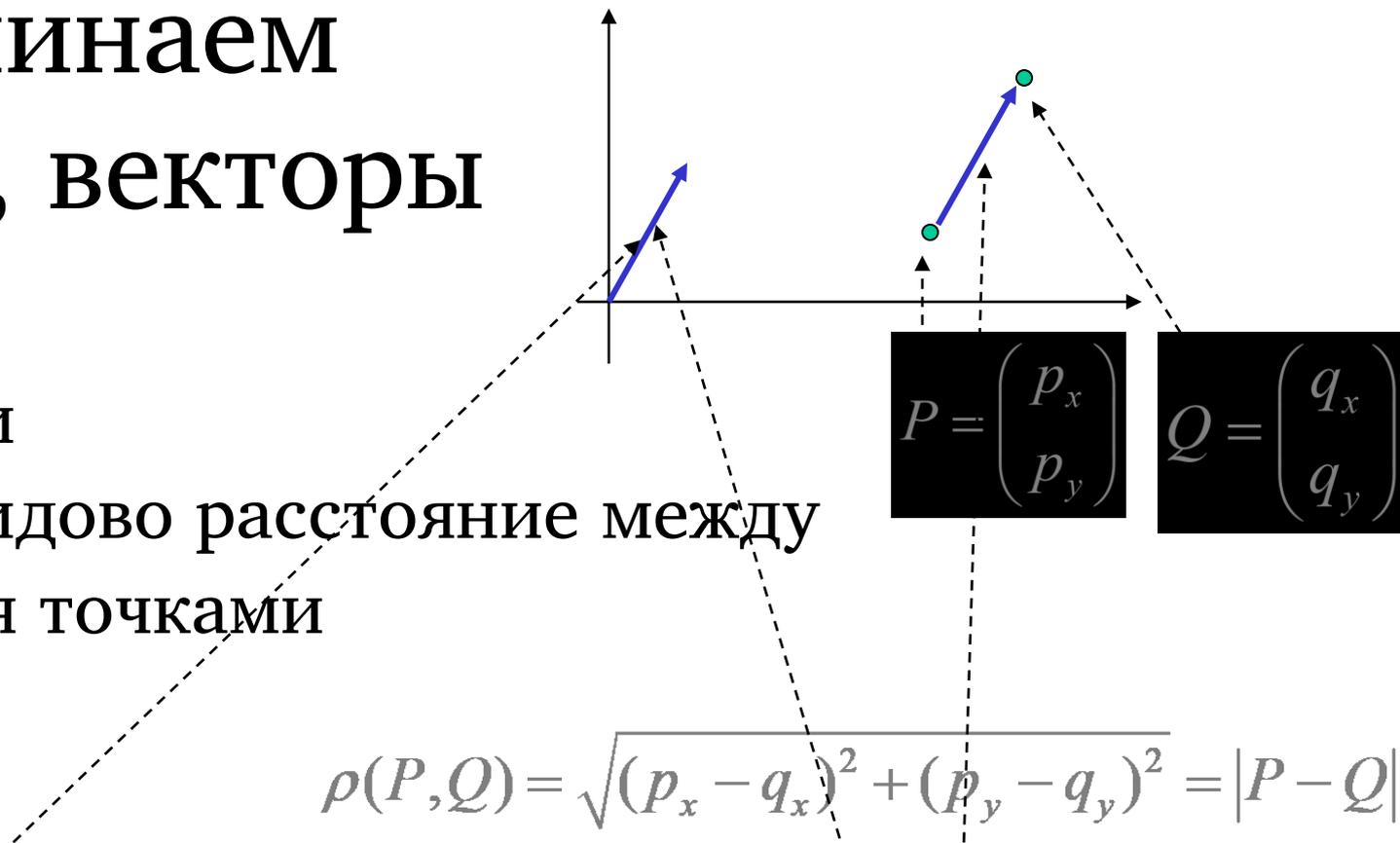
$$\rho(P, Q) = \sqrt{(p_x - q_x)^2 + (p_y - q_y)^2} = |P - Q|$$

- *Вектор* – это направленный отрезок, начинающийся в начале системы координат

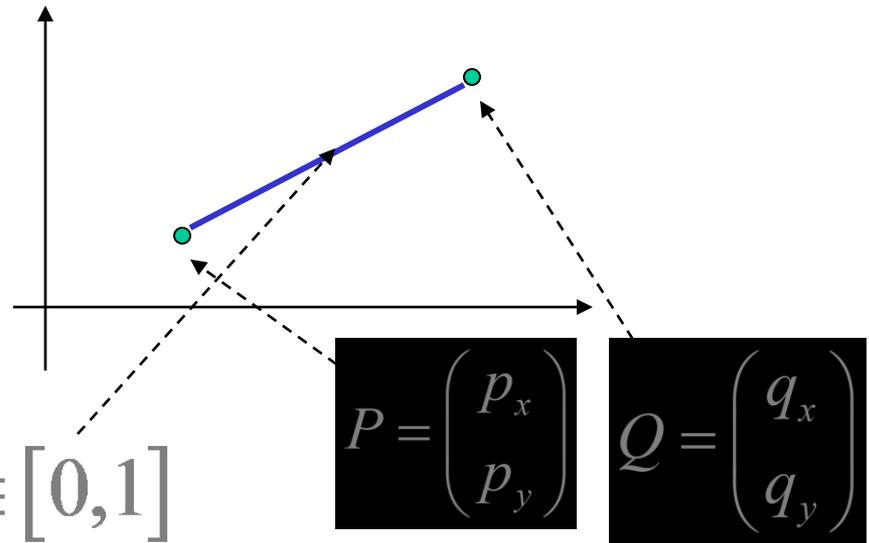
$$\bar{R} = \begin{pmatrix} r_x \\ r_y \end{pmatrix}$$

$$|\bar{R}| = \sqrt{r_x^2 + r_y^2}$$

$$\bar{R} = \overrightarrow{PQ} = \begin{pmatrix} q_x - p_x \\ q_y - p_y \end{pmatrix}$$



# Отрезок



- Задание двумя концами (параметрическое)

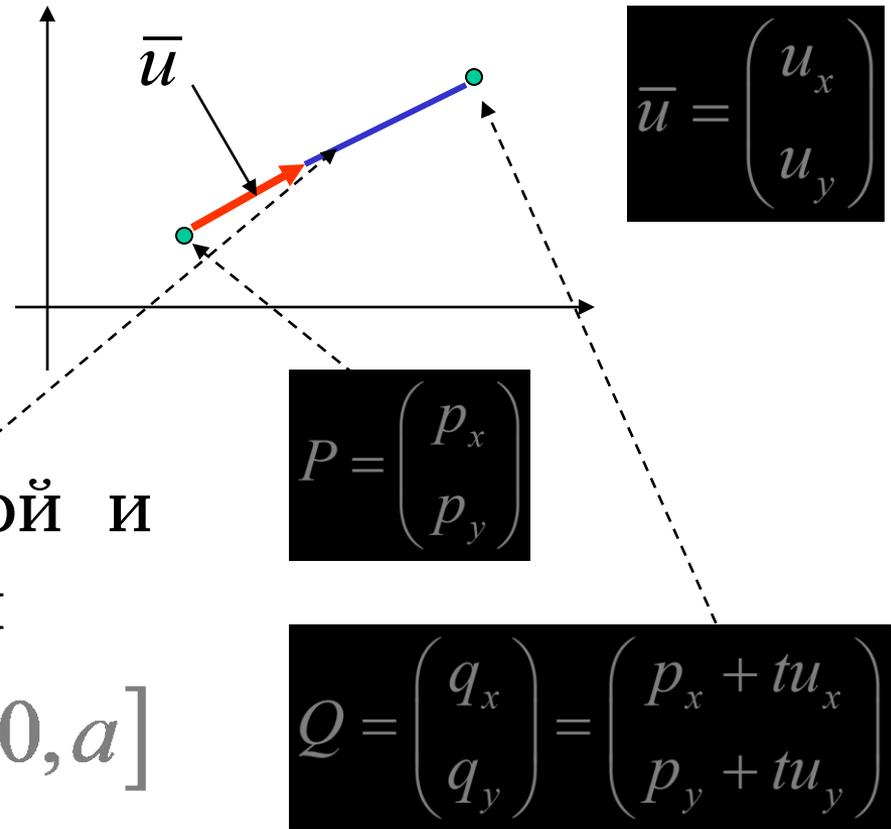
$$S(P, Q, t) = (1-t)P + tQ, t \in [0, 1]$$

- Отметим, что по такому представлению можно говорить об ориентации отрезка:

$$\begin{matrix} S(P, Q, t) \\ S(Q, P, t) \end{matrix}$$

- В дальнейшем мы не будем применять отдельные специальные обозначения для вектора, точки или отрезка, если по контексту будет понятно, о чем идет речь.

# Отрезок

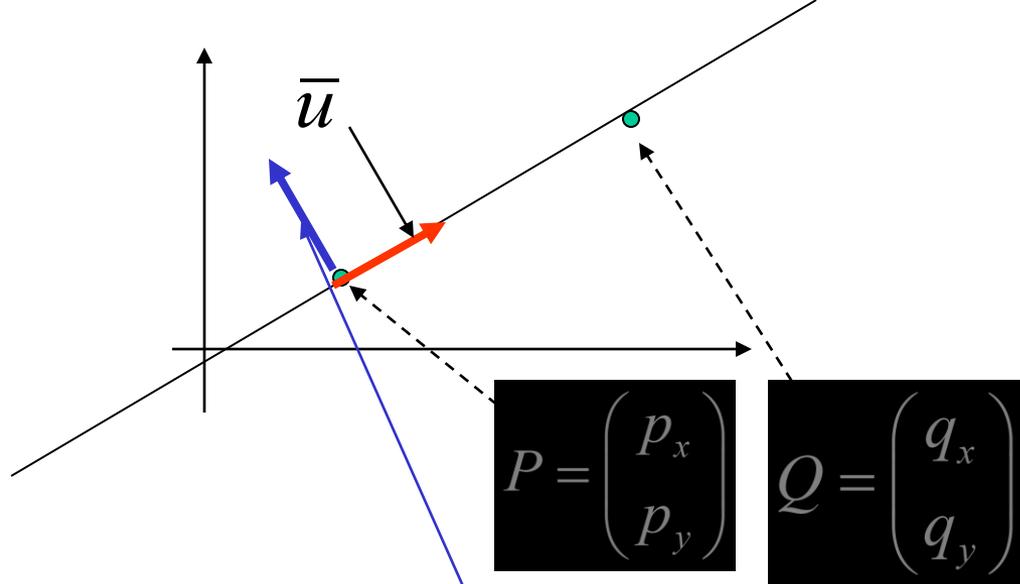


- Задание начальной точкой и направляющим вектором

$$S(P, \bar{u}, t) = P + t \cdot \bar{u}, t \in [0, a]$$

- Если длина вектора 1, то длина отрезка =  $a$
- Если  $a = \infty$ , то это *луч*

# Прямая



- Через 2 точки

$$L(P, Q, t) = (1-t)P + tQ, t \in [-\infty, +\infty]$$

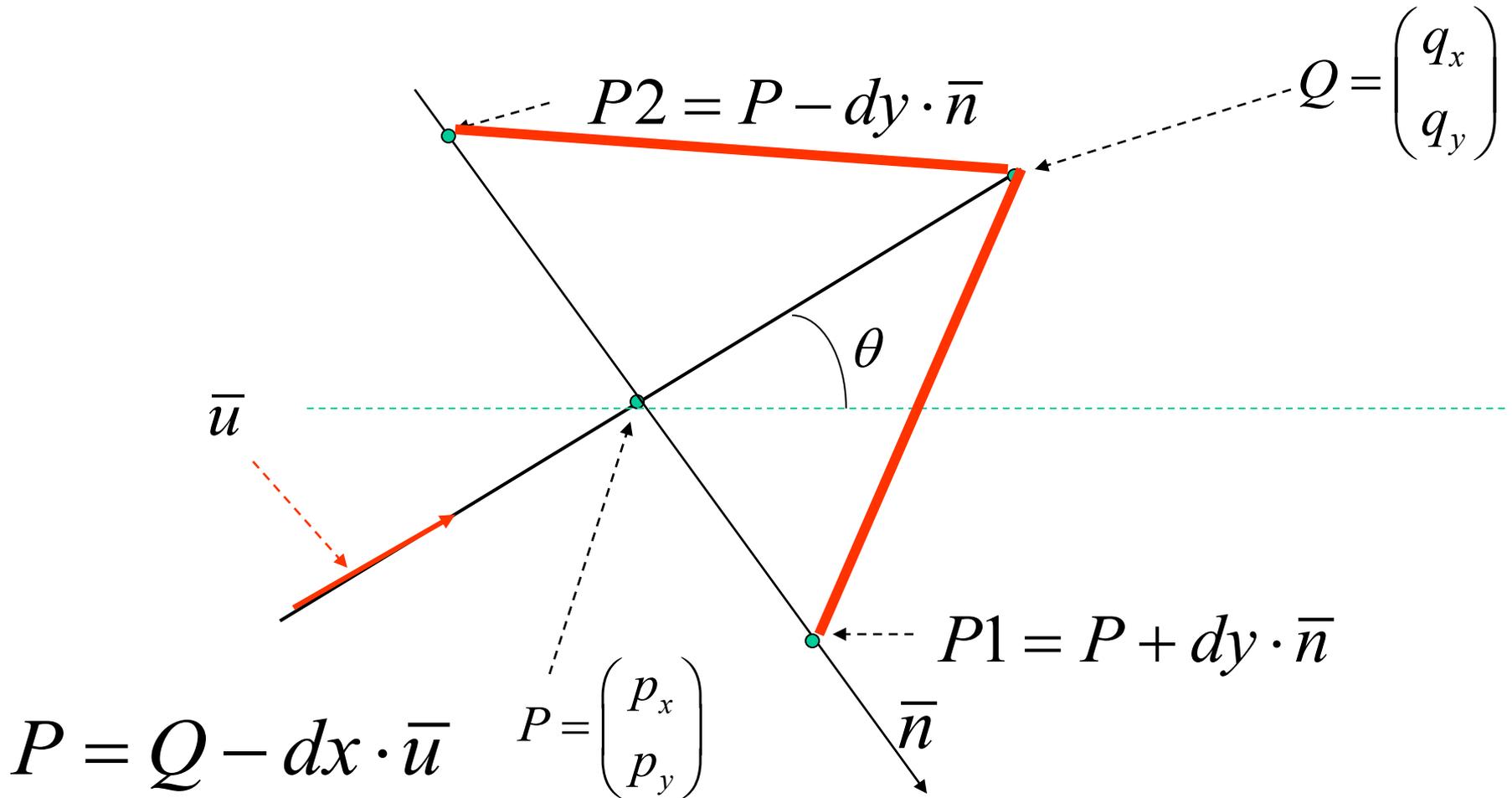
- Задание точкой и направляющим вектором

$$L(P, \bar{u}, t) = P + t \cdot \bar{u}, t \in [-\infty, +\infty]$$

- Тогда нормаль к прямой

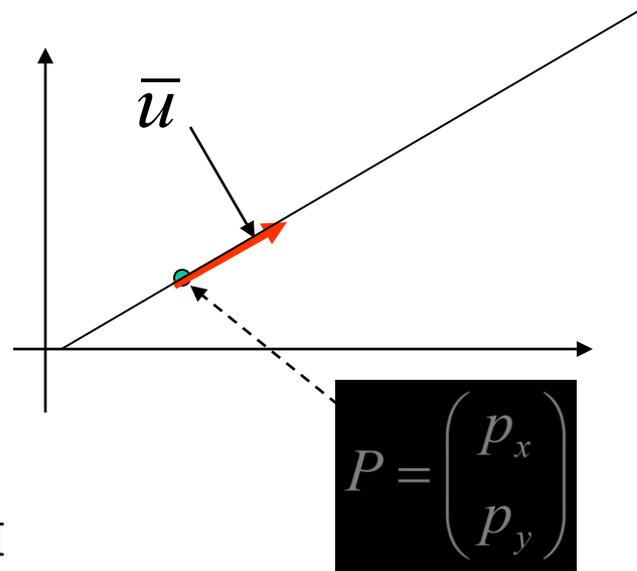
$$\bar{n} = \begin{pmatrix} n_x \\ n_y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -u_y \\ u_x \end{pmatrix}$$

# Рисование стрелки (без тригонометрии)



# Прямая

ориентация



- Уравнение гиперплоскости

$$L(a, b, c) :: ax + by + c = 0$$

- Переход к параметрическому

$$L(P, \bar{u}, t) = P + t \cdot \bar{u}, t \in [-\infty, +\infty]$$

$$\bar{u} = \begin{pmatrix} u_x \\ u_y \end{pmatrix}$$

$$L(t) = \begin{pmatrix} x(t) \\ y(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{-ac}{a^2 + b^2} \\ \frac{-bc}{a^2 + b^2} \end{pmatrix} + t \cdot \begin{pmatrix} b \\ -a \end{pmatrix}$$

$$\bar{n} = \begin{pmatrix} n_x \\ n_y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -u_y \\ u_x \end{pmatrix}$$

- Нормаль

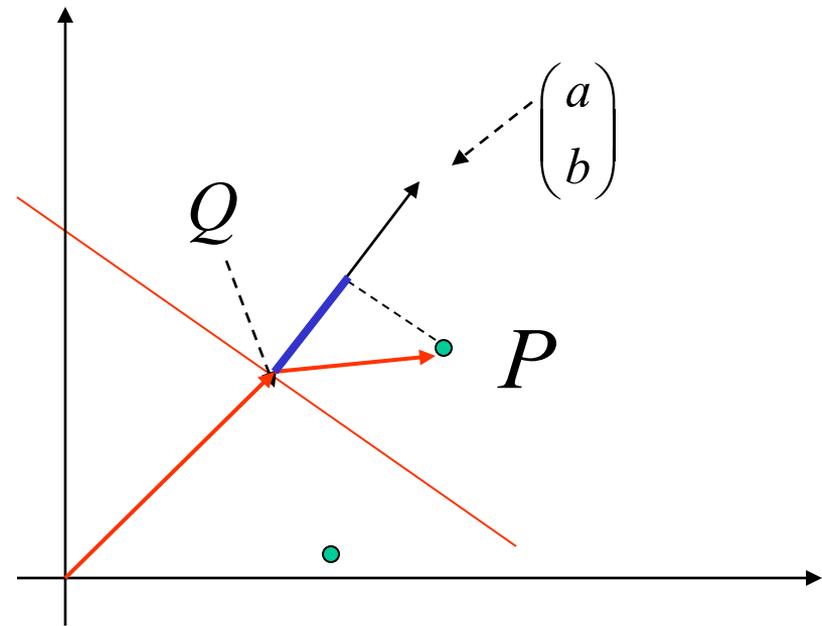
$$\left( P - P_0, \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \right) = 0$$

# Расстояние

$$\rho(P, L) = \frac{a \cdot p_x + b \cdot p_y + c}{\sqrt{a^2 + b^2}}$$

От точки до прямой (знак!)

$$\begin{aligned} \rho &= \left( \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}, P \right) + c = (\bar{n}, P) + c = \\ &= (\bar{n}, Q + \overline{QP}) + c = (\bar{n}, Q) + c + (\bar{n}, \overline{QP}) = \\ &= -c + c + (\bar{n}, \overline{QP}) = (\bar{n}, \overline{QP}) \end{aligned}$$



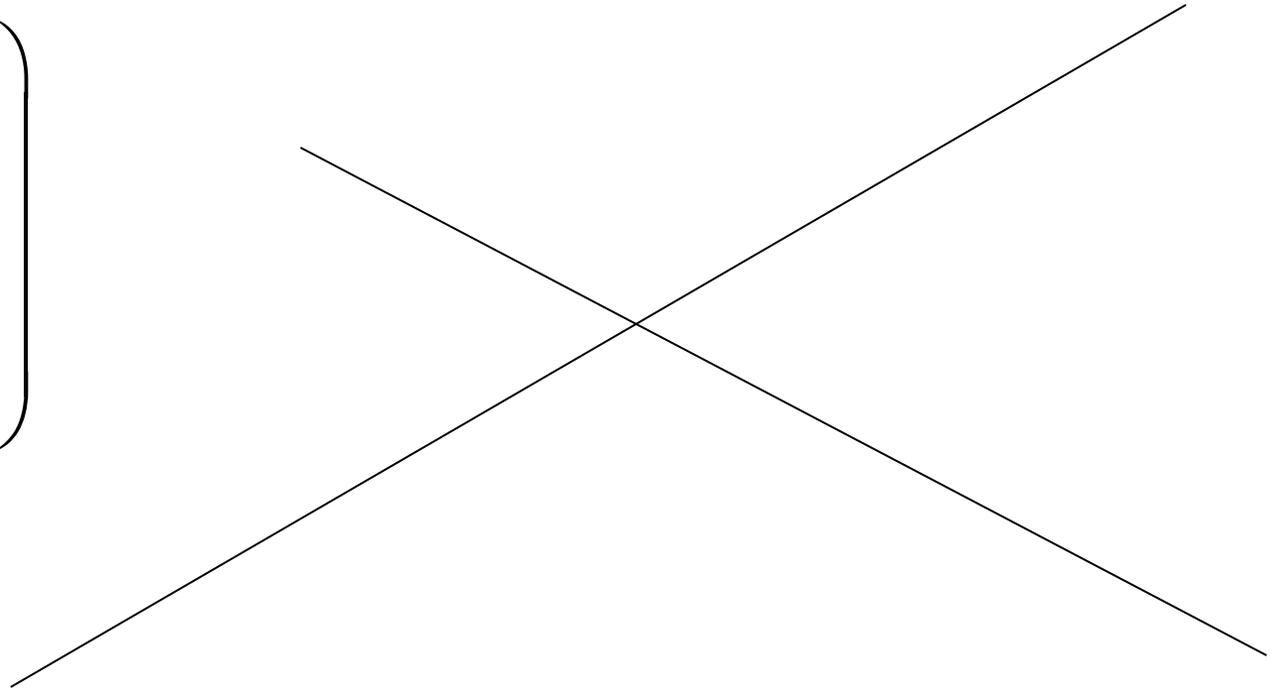
# Пересечение двух прямых

$$L(a_1, b_1, c_1)$$

$$L(a_2, b_2, c_2)$$

$a_1 b_2 - a_2 b_1 = 0$  — параллельны

$$\left( \begin{array}{c} \frac{b_1 c_2 - b_2 c_1}{a_1 b_2 - a_2 b_1} \\ \frac{c_1 a_2 - c_2 a_1}{a_1 b_2 - a_2 b_1} \end{array} \right)$$



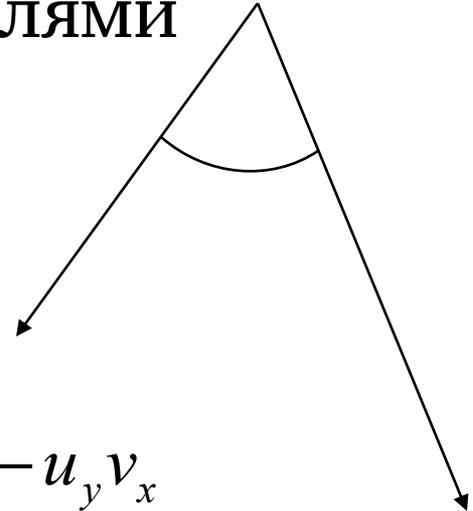
# УГЛЫ

- Между прямыми = между нормальями
- Угол между векторами

$$\cos(\bar{u}, \bar{v}) = \frac{(\bar{u}, \bar{v})}{|\bar{u}| \cdot |\bar{v}|}$$

$$\sin(\bar{u}, \bar{v}) = \frac{\bar{u} \times \bar{v}}{|\bar{u}| \cdot |\bar{v}|} = \frac{u_x v_y - u_y v_x}{\sqrt{u_x^2 + u_y^2} \cdot \sqrt{v_x^2 + v_y^2}}$$

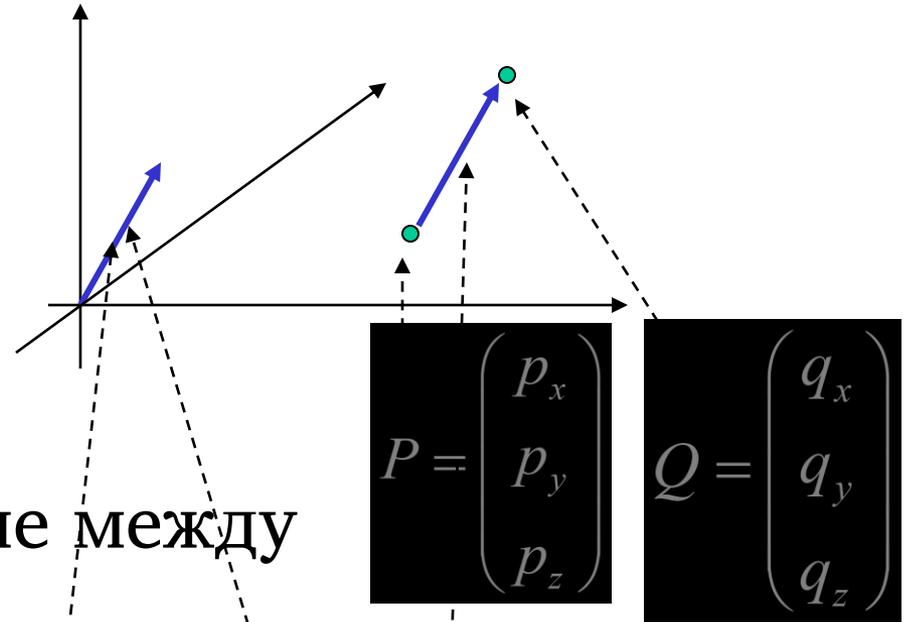
$$\sin(\bar{u}, \bar{v}) = -\sin(\bar{v}, \bar{u})$$



# Пространство

- Точки
- Векторы
- Отрезки
- Лучи
- Прямые
- Углы
- Плоскости, полуплоскости, плоские фигуры

# Вспоминаем точки, векторы



- Точки
- Евклидово расстояние между двумя точками

$$\rho(P, Q) = \sqrt{(p_x - q_x)^2 + (p_y - q_y)^2 + (p_z - q_z)^2} = |P - Q|$$

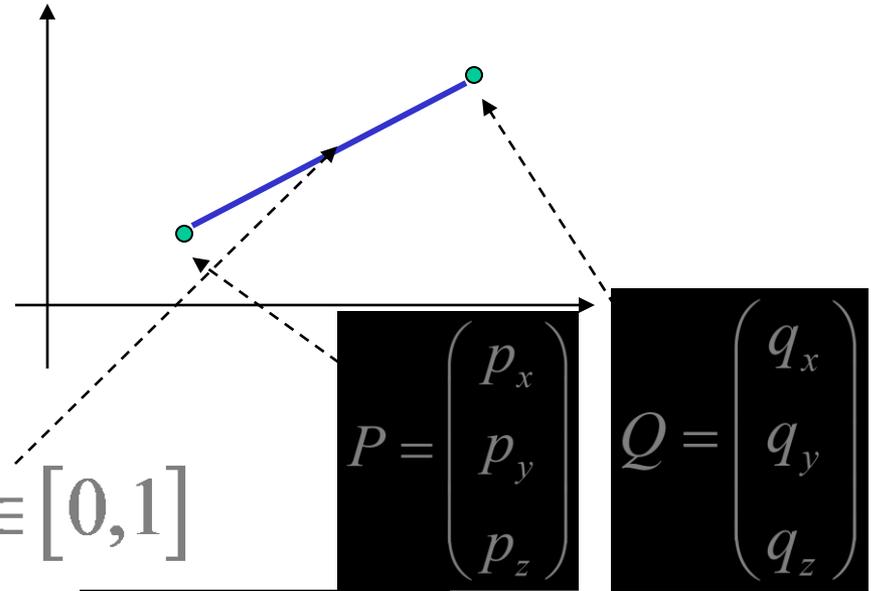
- *Вектор* – это направленный отрезок, начинающийся в начале системы координат

$$\bar{R} = \begin{pmatrix} r_x \\ r_y \\ r_z \end{pmatrix}$$

$$|\bar{R}| = \sqrt{r_x^2 + r_y^2 + r_z^2}$$

$$\bar{R} = \overrightarrow{PQ} = \begin{pmatrix} q_x - p_x \\ q_y - p_y \\ q_z - p_z \end{pmatrix}$$

# Отрезок

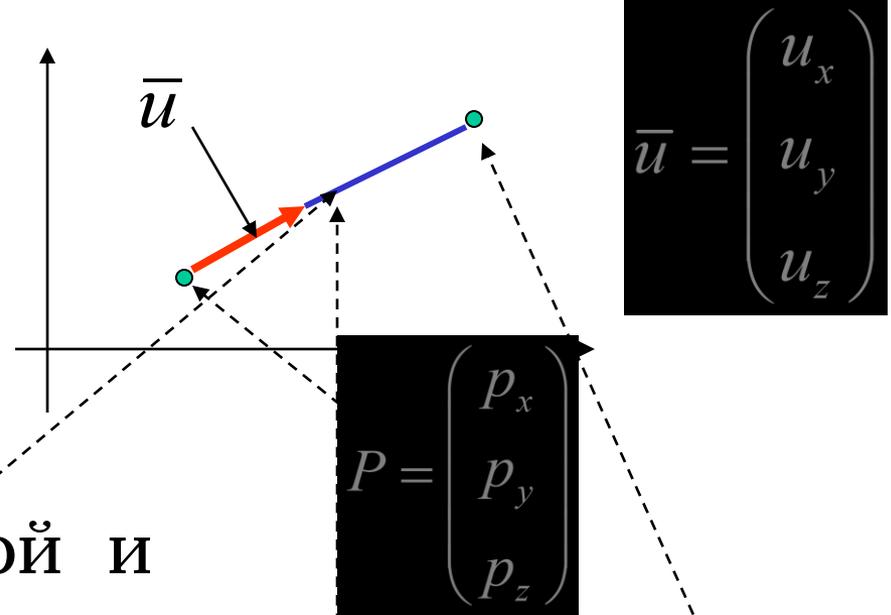


- Задание двумя концами (параметрическое)

$$S(P, Q, t) = (1 - t)P + tQ, t \in [0, 1]$$

- Отметим, что по такому представлению можно говорить об ориентации отрезка:
- В дальнейшем мы не будем применять отдельные специальные обозначения для вектора, точки или отрезка, если по контексту будет понятно, о чем идет речь.

# Отрезок



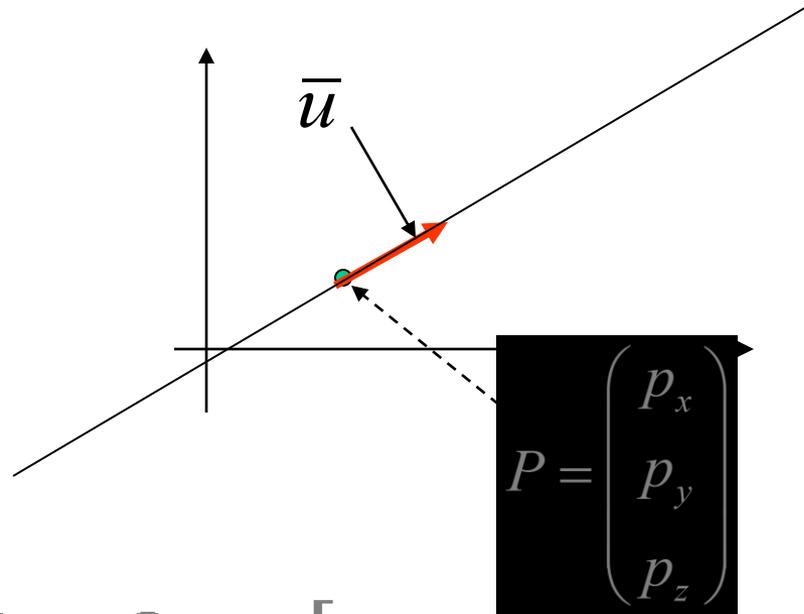
- Задание начальной точкой и направляющим вектором

$$S(P, \bar{u}, t) = P + t \cdot \bar{u}, t \in [0, a]$$

- Если длина вектора 1, то длина отрезка =  $a$
- Если  $a = \infty$ , то это *луч*

$$Q = \begin{pmatrix} q_x \\ q_y \\ q_z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_x + tu_x \\ p_y + tu_y \\ p_z + tu_z \end{pmatrix}$$

# Прямая



- Через 2 точки

$$L(P, Q, t) = (1-t)P + tQ, t \in [-\infty, +\infty]$$

- Задание точкой и направляющим вектором

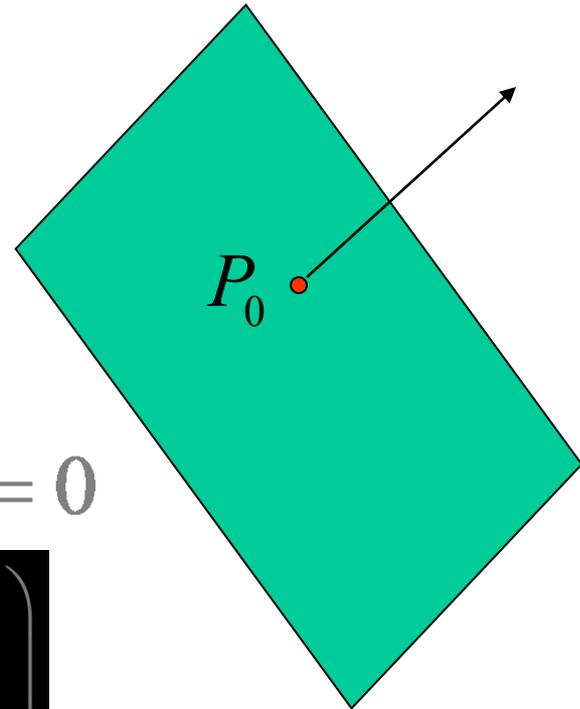
$$L(P, \bar{u}, t) = P + t \cdot \bar{u}, t \in [-\infty, +\infty]$$

$$\bar{u} = \begin{pmatrix} u_x \\ u_y \\ u_z \end{pmatrix}$$

- Нормаль к прямой — это целая плоскость
- И наконечник стрелки так же не нарисуешь как на плоскости!

# Плоскость

ориентация



- Уравнение гиперплоскости

$$\Pi(a, b, c) :: ax + by + cz + d = 0$$

- Нормаль

$$\bar{n} = \begin{pmatrix} n_x \\ n_y \\ n_z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix}$$

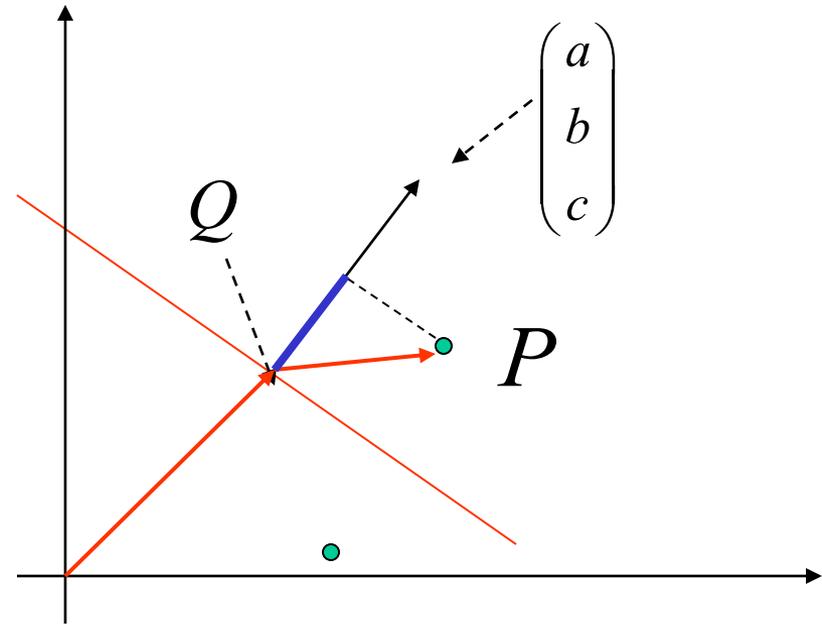
$$\left( P - P_0, \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix} \right) = 0$$

# Расстояние

$$\rho(P, \Pi) = \frac{a \cdot p_x + b \cdot p_y + c \cdot p_z + d}{\sqrt{a^2 + b^2 + c^2}}$$

От точки до плоскости (знак!)

$$\begin{aligned} \rho &= \left( \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix}, P \right) + d = (\bar{n}, P) + d = \\ &= (\bar{n}, Q + \overline{QP}) + d = (\bar{n}, Q) + d + (\bar{n}, \overline{QP}) = \\ &= -d + d + (\bar{n}, \overline{QP}) = (\bar{n}, \overline{QP}) \end{aligned}$$

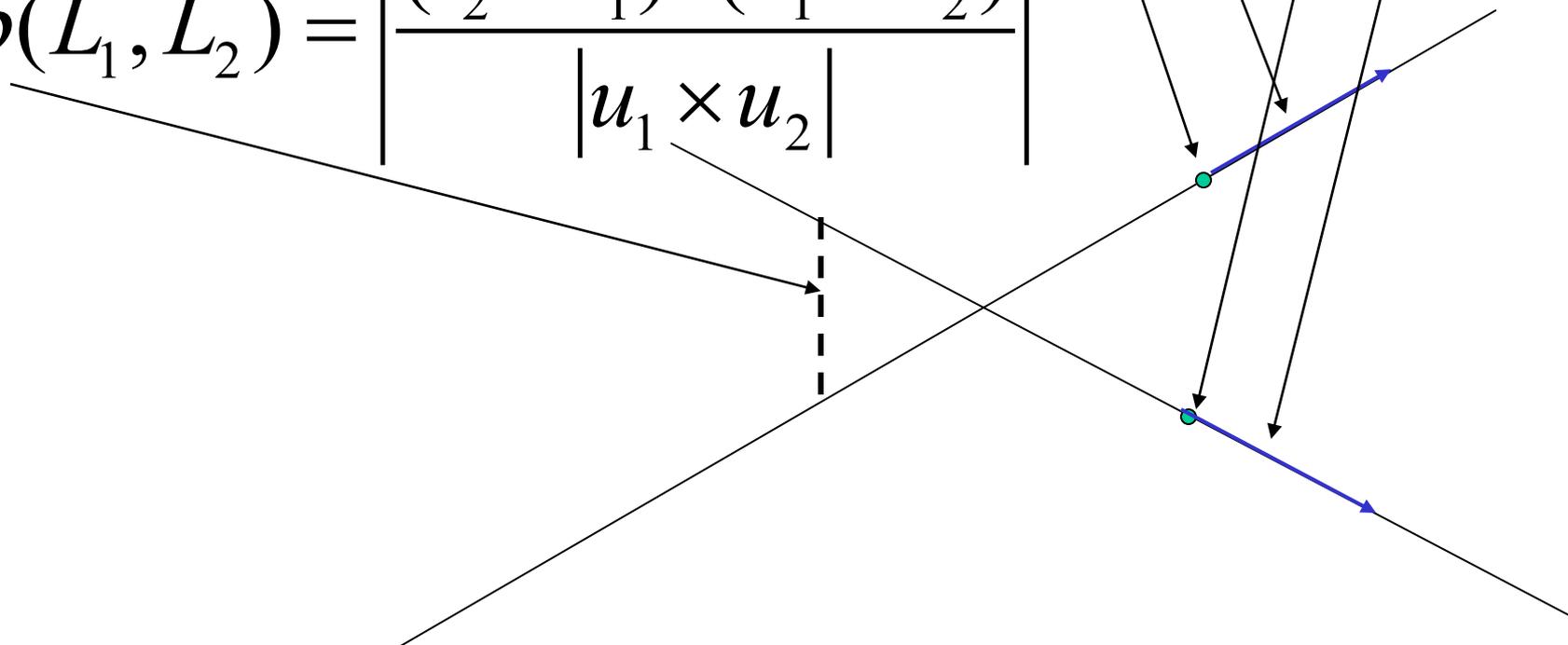


Расстояние между  
скрещивающимися  
прямыми

$$L_1(r_1, u_1, t)$$

$$L_2(r_2, u_2, s)$$

$$\rho(L_1, L_2) = \left| \frac{(r_2 - r_1) \cdot (u_1 \times u_2)}{|u_1 \times u_2|} \right|$$

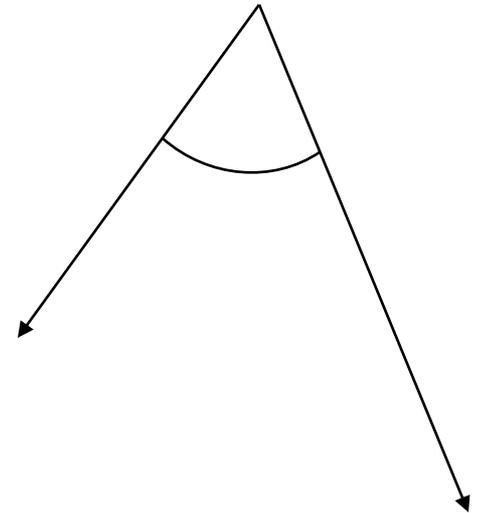


# УГЛЫ

- Между плоскостями = между нормальями
- Угол между векторами

$$\cos(\bar{u}, \bar{v}) = \frac{(\bar{u}, \bar{v})}{|\bar{u}| \cdot |\bar{v}|}$$

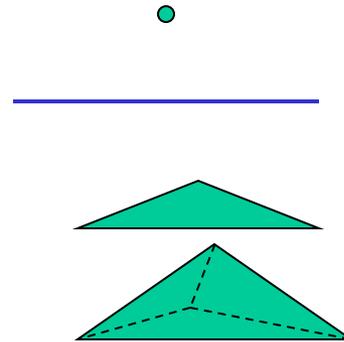
$$\sin(\bar{u}, \bar{v}) = \frac{\bar{u} \times \bar{v}}{|\bar{u}| \cdot |\bar{v}|} = \frac{\begin{vmatrix} i & j & k \\ u_x & u_y & u_z \\ v_x & v_y & v_z \end{vmatrix}}{|\bar{u}| \cdot |\bar{v}|}$$



$$\sin(\bar{u}, \bar{v}) = -\sin(\bar{v}, \bar{u})$$

# Симплексы

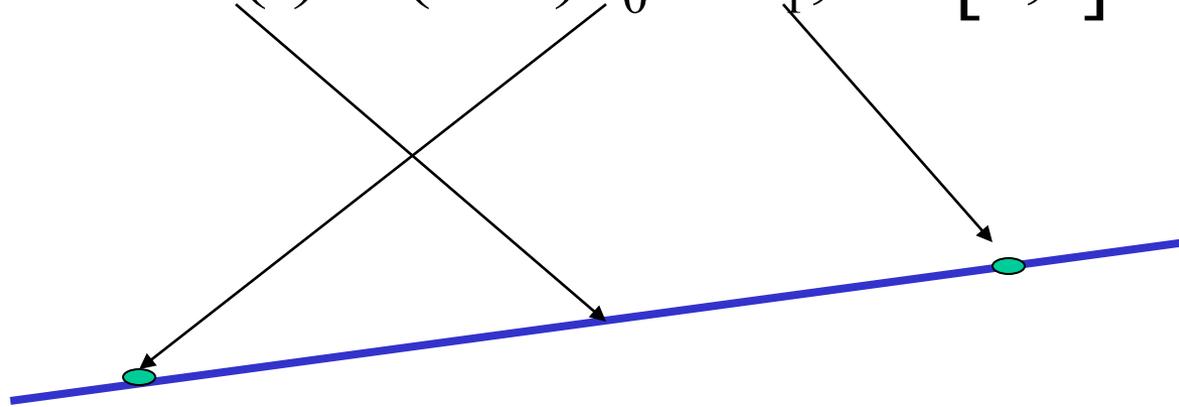
- 0 – точка
- 1 – отрезок
- 2 – треугольник
- 3 – тетраэдр
- имеет *ориентацию*. Когда мы увидим, что это его свойство никак не мешает, а в большинстве случаев даже помогает, то нам захочется, чтобы свойство ориентации имели и другие геометрические элементы. Прежде, чем мы начнем с этим разбираться, давайте, рассмотрим «барицентрические координаты».
- Характеристическая функция



# Барицентрические координаты

## Отрезок

$$P(t) = (1-t)P_0 + tP_1, t \in [0,1]$$



$$P = \lambda_0 P_0 + \lambda_1 P_1$$

$$\lambda_i \geq 0, \quad \sum_i \lambda_i = 1$$

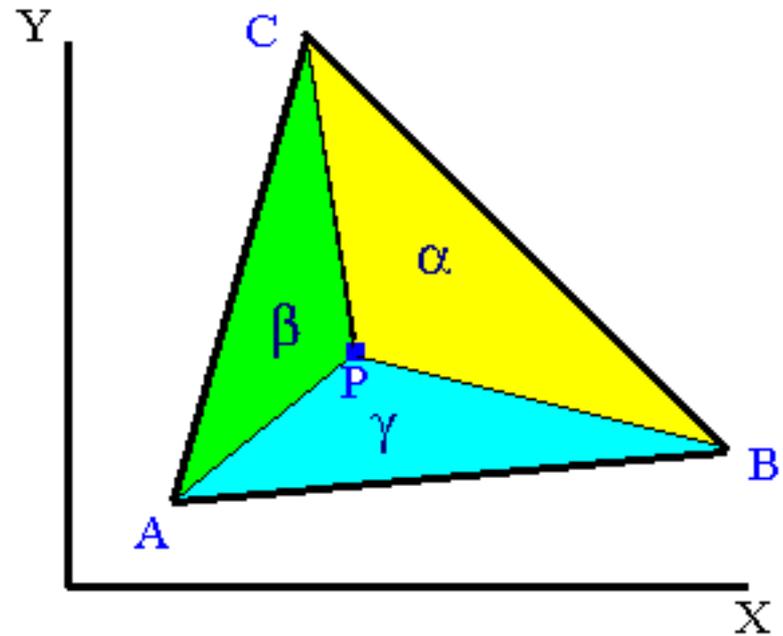
$$\text{Area}(ABC) = \frac{1}{2} \cdot \left[ (b_x - a_x) \cdot (c_y - a_y) - (c_x - a_x) \cdot (b_y - a_y) \right]$$

## Барицентрические координаты

Треугольник

$$P = \alpha A + \beta B + \gamma C$$

$$\alpha + \beta + \gamma = 1 \quad 1 \geq \alpha, \beta, \gamma \geq 0$$



$$\alpha = \text{Area}(PBC) / \text{Area}(ABC)$$

$$\beta = \text{Area}(APC) / \text{Area}(ABC)$$

$$\gamma = \text{Area}(ABP) / \text{Area}(ABC)$$

$$P = \sum_i \lambda_i P_i$$

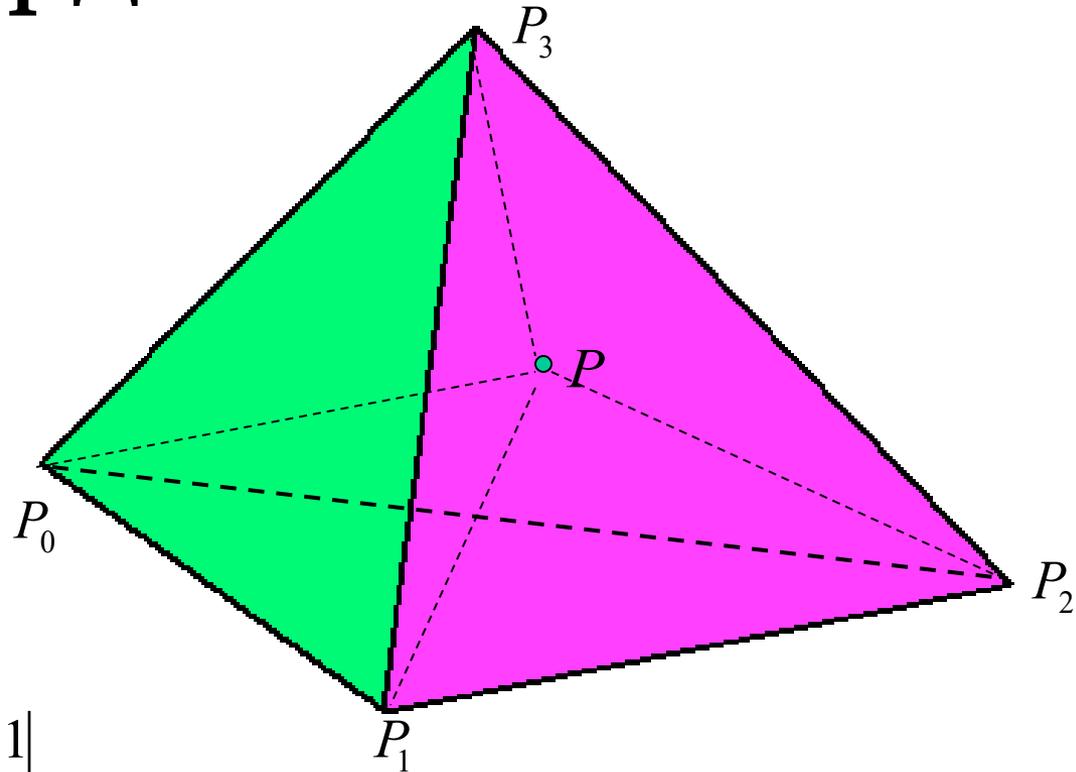
$$\lambda_i \geq 0, \quad \sum_i \lambda_i = 1$$

# Барицентрические координаты

Тетраэдр

$$P = \sum_i \lambda_i P_i$$

$$\lambda_i \geq 0, \quad \sum_i \lambda_i = 1$$



$$V(P_0, P_1, P_2, P_3) = \frac{1}{6} \begin{vmatrix} x_0 & y_0 & z_0 & 1 \\ x_1 & y_1 & z_1 & 1 \\ x_2 & y_2 & z_2 & 1 \\ x_3 & y_3 & z_3 & 1 \end{vmatrix} = \frac{1}{6} ((P_1 - P_0), (P_2 - P_0), (P_3 - P_0))$$

$$\lambda_1 = \frac{V(P_0, P, P_2, P_3)}{V(P_0, P_1, P_2, P_3)} \quad \lambda_2 = \frac{V(P_0, P_1, P, P_3)}{V(P_0, P_1, P_2, P_3)} \quad \lambda_3 = \frac{V(P_0, P_1, P_2, P)}{V(P_0, P_1, P_2, P_3)}$$

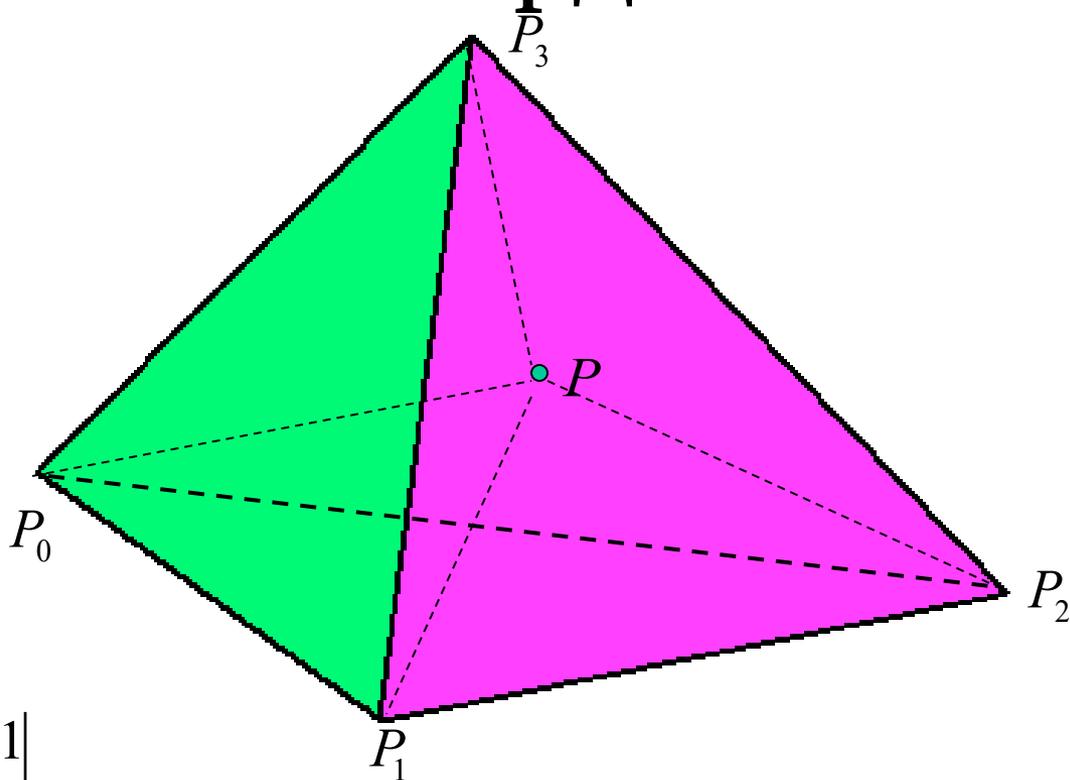
# Барицентрические координаты

## Тетраэдр

$$P = \sum_i \lambda_i P_i$$

$$\lambda_i \geq 0, \quad \sum_i \lambda_i = 1$$

$$\lambda_0 = \frac{V(P, P_1, P_2, P_3)}{V(P_0, P_1, P_2, P_3)}$$

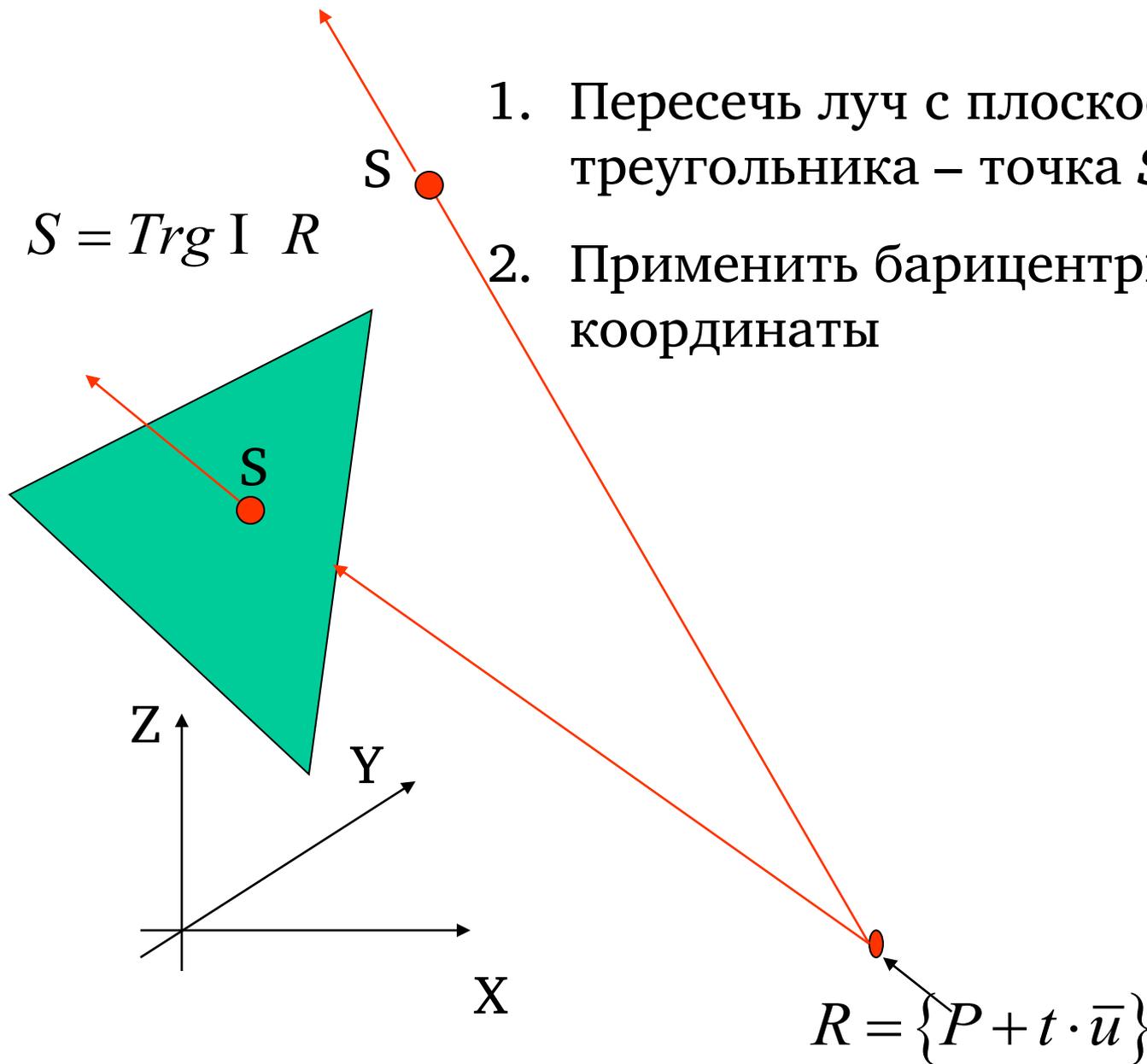


$$V(P_0, P_1, P_2, P_3) = \frac{1}{6} \begin{vmatrix} x_0 & y_0 & z_0 & 1 \\ x_1 & y_1 & z_1 & 1 \\ x_2 & y_2 & z_2 & 1 \\ x_3 & y_3 & z_3 & 1 \end{vmatrix} = \frac{1}{6} ((P_1 - P_0), (P_2 - P_0), (P_3 - P_0))$$

# Пересечение луча с треугольником

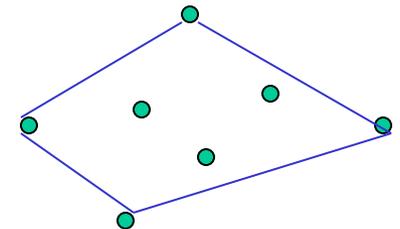
1. Пересечь луч с плоскостью треугольника – точка  $S$
2. Применить барицентрические координаты

$$S = \text{Trg I } R$$



# Разбиение единицы

- Выпуклая оболочка для  $n$  точек.
- Имеем  $n$  точек в пространстве  $P_1, \dots, P_n$
- и  $n$  чисел  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ , и они от 0 до 1. При этом  $\sum_{i=1}^n \lambda_i = 1$
- Тогда точка  $P = \sum_{i=1}^n \lambda_i \cdot P_i$  лежит внутри или на границе выпуклой оболочки исходных точек

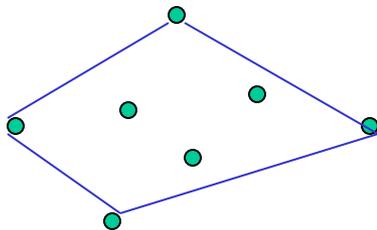


# Разбиение единицы

- Доказательство по индукции.
- Для отрезка верно.
- Пусть верно для  $n \longrightarrow P = \sum_{i=1}^n \lambda_i \cdot P_i$
- Докажем для  $n + 1$ , что

- $$P = \sum_{i=1}^{n+1} \lambda_i \cdot P_i$$

- лежит внутри оболочки  $P_1, \dots, P_{n+1}$



$$P = \sum_{i=1}^{n+1} \lambda_i \cdot P_i$$

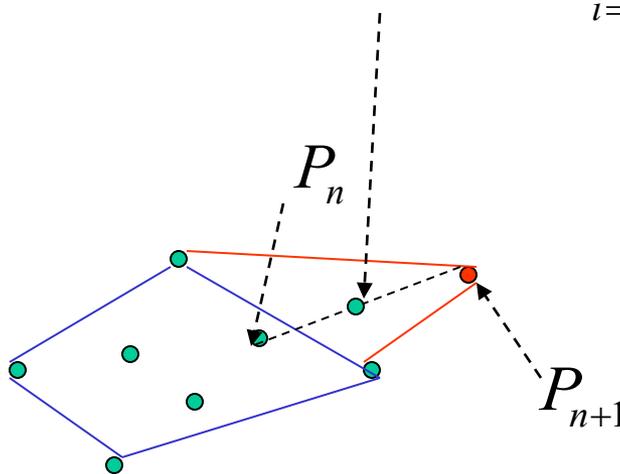
# Разбиение единицы

$$P = \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i \cdot P_i + \lambda_n \cdot P_n + \lambda_{n+1} \cdot P_{n+1}$$

$$P = \sum_{i=1}^n \lambda_i \cdot P_i$$

$$P = \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i \cdot P_i + (\lambda_n + \lambda_{n+1}) \cdot \left( \frac{\lambda_n}{\lambda_n + \lambda_{n+1}} P_n + \frac{\lambda_{n+1}}{\lambda_n + \lambda_{n+1}} P_{n+1} \right)$$

$$P = \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i \cdot P_i + \lambda_n^1 \cdot P_n^1 \quad \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i + \lambda_n^1 = 1 \quad 0 \leq \lambda_n^1 \leq 1$$

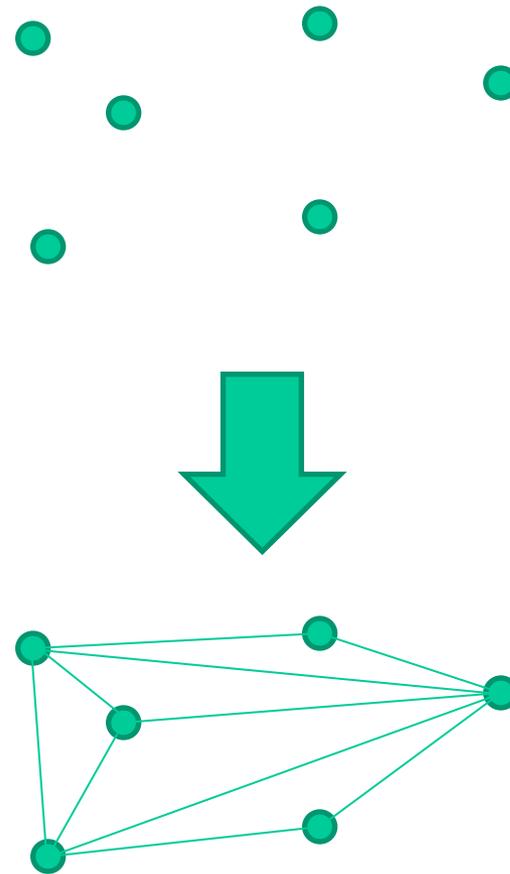


# Триангуляция

- Триангуляция множества точек — разбиение плоскости (пространства) на множество треугольников (симплексов), вершины которых принадлежат заданному множеству точек
- Триангуляция полигона — разбиение полигона на множество треугольников

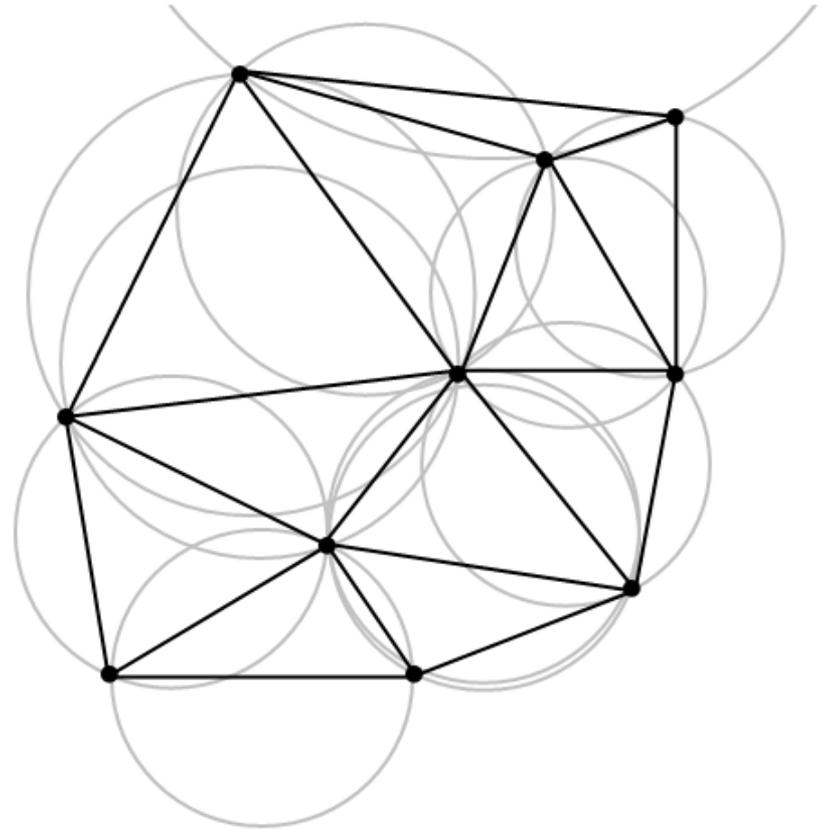
# Триангуляция множества точек

- Разбиение плоскости (пространства) на множество треугольников (симплексов), вершины которых принадлежат заданному множеству точек
- Представляет собой частный случай планарного графа с прямыми рёбрами
- Триангуляция рельефа (рельеф задан в виде полигонов-изолиний, либо нерегулярная карта высот)
- Бывают случайные триангуляции и триангуляции с особыми свойствами



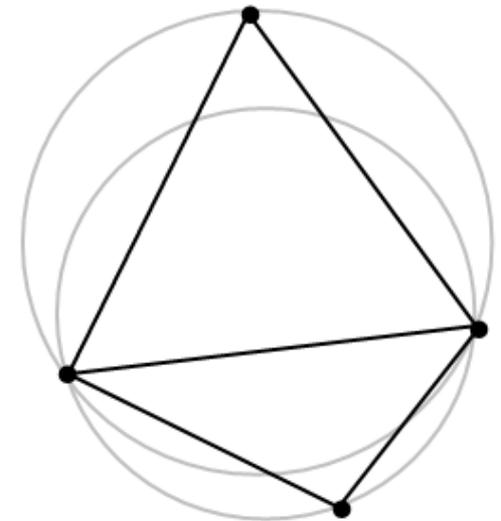
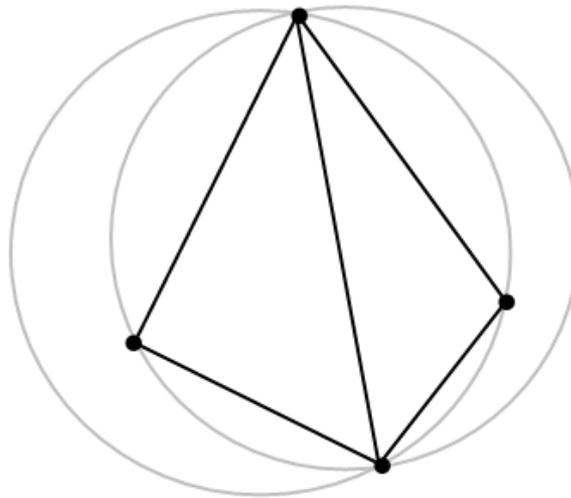
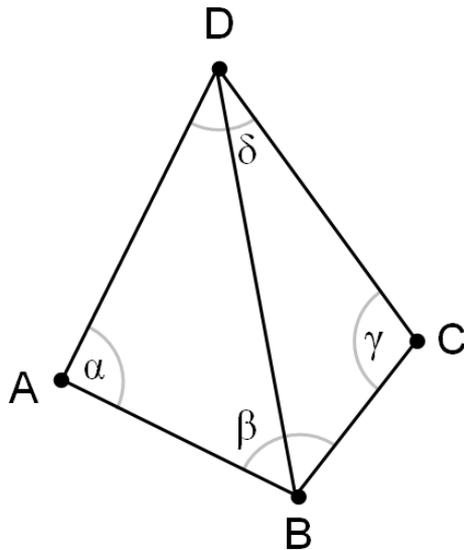
# Триангуляция Делоне

- Триангуляция Делоне (Delaunay triangulation) — триангуляция, при которой для любого треугольника ни одна точка исходного множества не лежит внутри окружности описанной около треугольника (хотя может лежать на самой окружности)
- Такая триангуляция всегда существует на плоскости и в Евклидовом пространстве для любого набора точек, если они все не лежат на одной прямой
- Если 4 или больше точек лежат на одной окружности, возможно несколько триангуляций Делоне.
- Объединение полученных треугольников (симплексов) — выпуклая оболочка множества точек
- Триангуляция Делоне максимизирует минимальный угол (полезно, если надо избегать узких треугольников)



# Переворачивание ребра

У произвольного четырёхугольника  $ABCD$  сумма углов  $\alpha + \beta + \gamma + \delta = 360^\circ$   
Если сумма  $\alpha + \gamma < 180^\circ$ , то разбиение  $ABD + BCD$  удовлетворяет критерию Делоне  
Делоне  
Если сумма  $\alpha + \gamma > 180^\circ$ , то разбиение  $ABD + BCD$  не удовлетворяет критерию Делоне, но разбиение  $ABC + ACD$  удовлетворяет (т. к.  $\beta + \delta < 180^\circ$ )  
Если  $\alpha + \gamma = \beta + \delta = 180^\circ$ , то оба разбиения удовлетворяют критерию Делоне (все четыре точки лежат на одной окружности)



# Алгоритмы построения

- Наивный:
  - Создать произвольную триангуляцию
  - Для каждой пары соседних треугольников проверить критерий Делоне и при необходимости перевернуть ребро
  - Сложность:  $O(n^2)$

# Алгоритмы построения

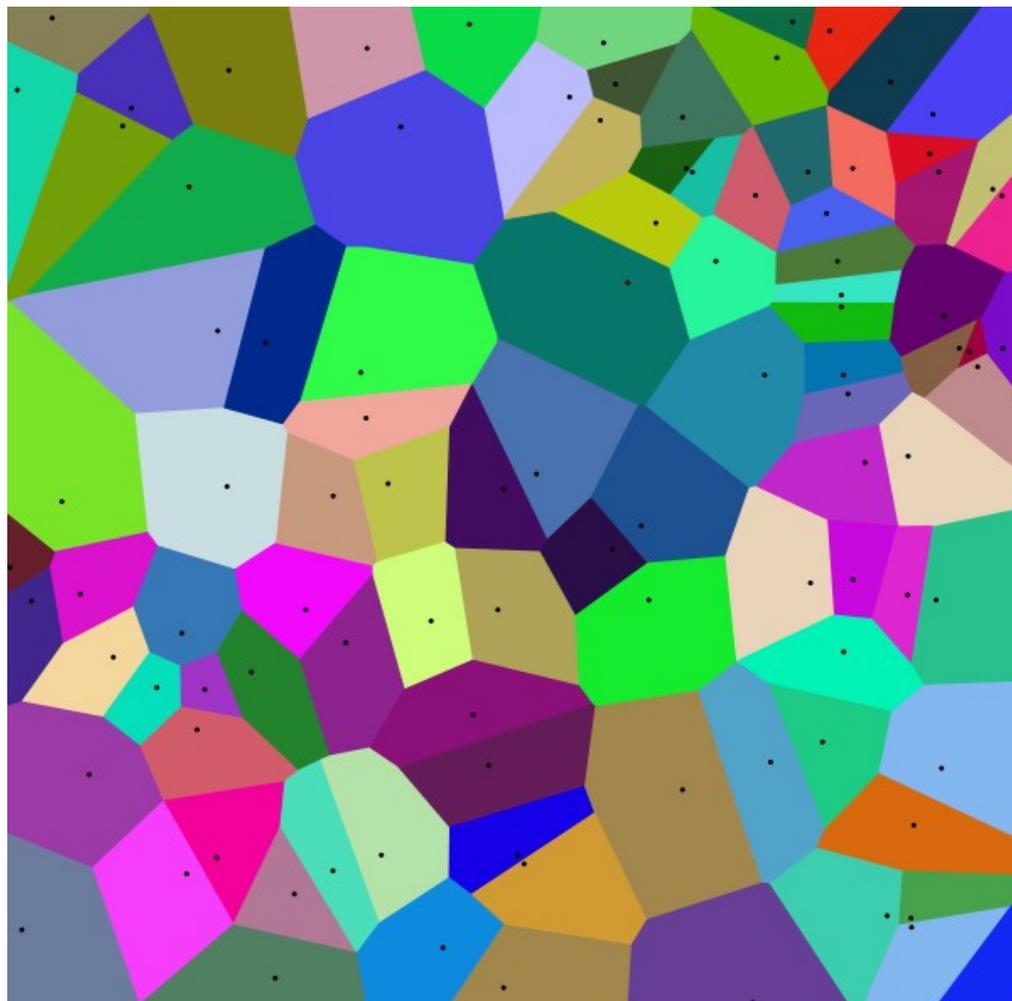
- Инкрементальный
  - Добавляем по одной точке
  - Для новой точки определяем треугольник, внутри которого она оказалась, делим его на три треугольника
  - Для них выполняем проверку критерия и переворачивание
  - Эффективная реализация в среднем занимает  $O(n \cdot \log n)$

# Алгоритмы построения

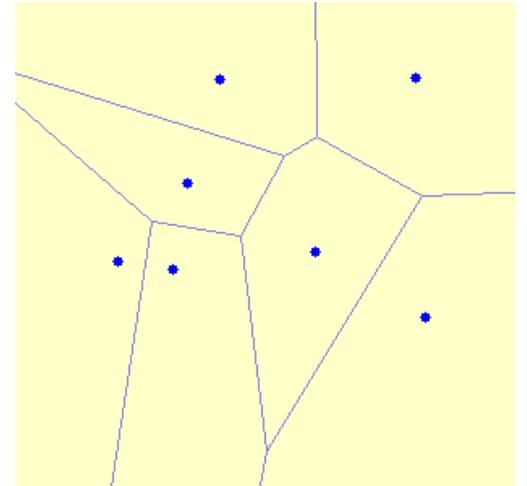
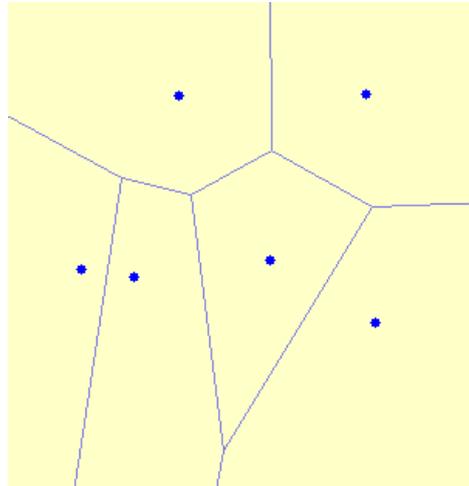
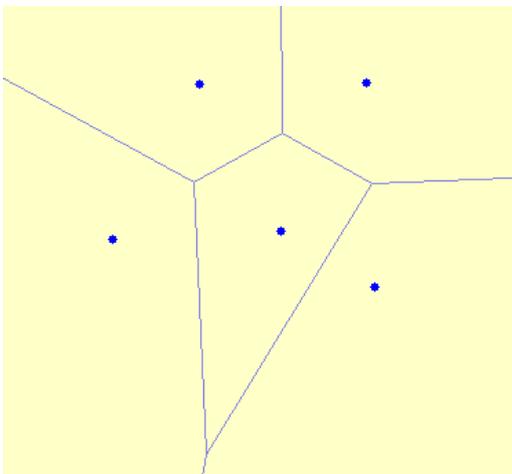
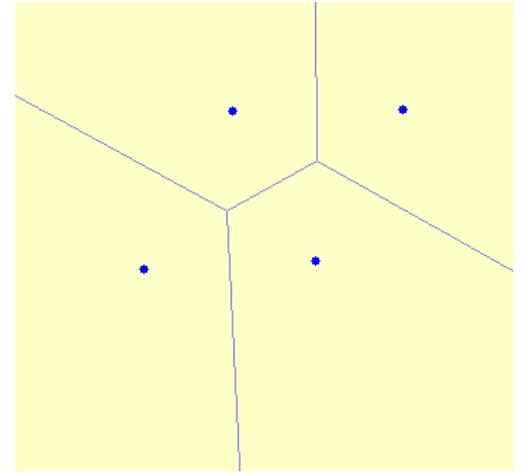
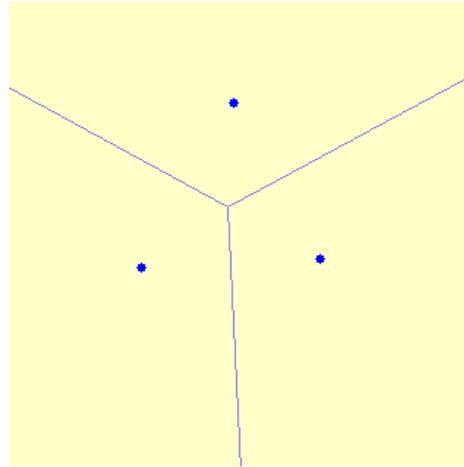
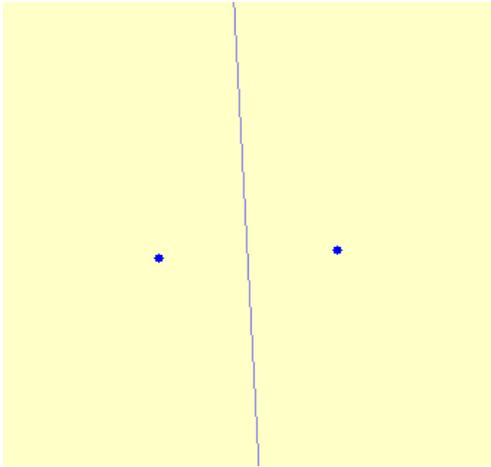
- Разделяй и властвуй (divide and conquer)
  - Рекурсивный алгоритм
  - Множество точек делится прямой линией на два подмножества, в каждом из которых рекурсивно строится триангуляция
  - Далее триангуляции по обе стороны линии объединяются определённым образом
  - Сложность  $O(n \cdot \log n)$  в худшем случае

# Диаграммы Вороного

Диаграмма Вороного конечного множества точек  $S$  на плоскости представляет такое разбиение плоскости, при котором каждая область этого разбиения образует множество точек, более близких к одному из элементов множества  $S$ , чем к любому другому элементу множества

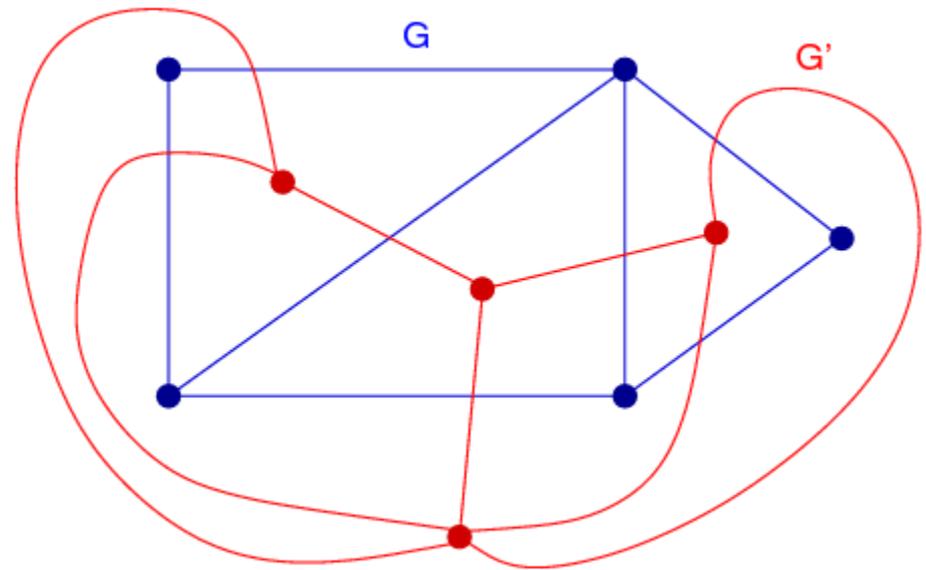


# Диаграммы Вороного



# Диаграммы Вороного

- Триангуляция Делоне представляет собой двойственный граф к диаграмме Вороного



# Триангуляция полигонов

- Алгоритм отсечения ушей
  - Ухо — треугольник, две стороны которого совпадают со сторонами фигуры, а третья лежит внутри
  - У любого многоугольника без отверстий есть хотя бы два уха
  - Алгоритм последовательно находит и отрезает уши, пока многоугольник не станет треугольником
  - Сложность —  $O(n^2)$

