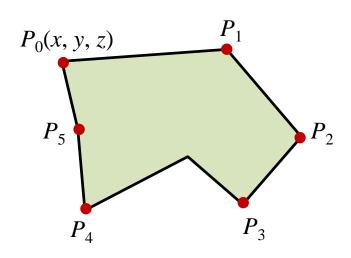
Лекция 10: Деревья разбиения пространства (BSP tree. k-d tree. Quadtree)

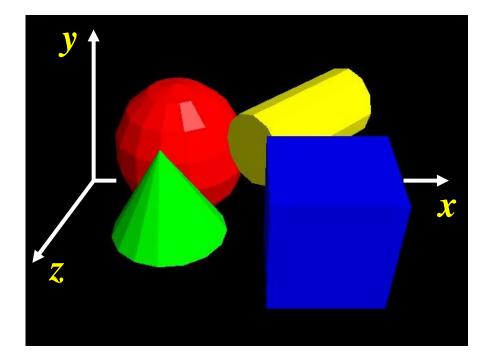
Курносов Михаил Георгиевич

к.т.н. доцент Кафедры вычислительных систем Сибирский государственный университет телекоммуникаций и информатики

http://www.mkurnosov.net

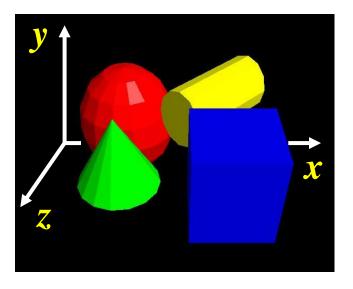
- Имеется трехмерное пространство, в котором размещено п полигонов (многоугольников) и известны их координаты
- Полигон (polygon) это многоугольник, замкнутая ломанная линия (задет плоскость, на которой лежит)

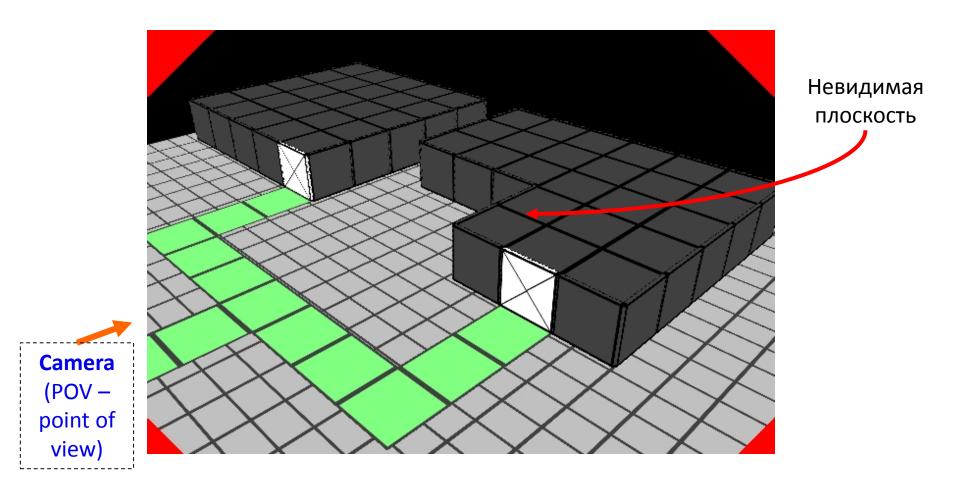




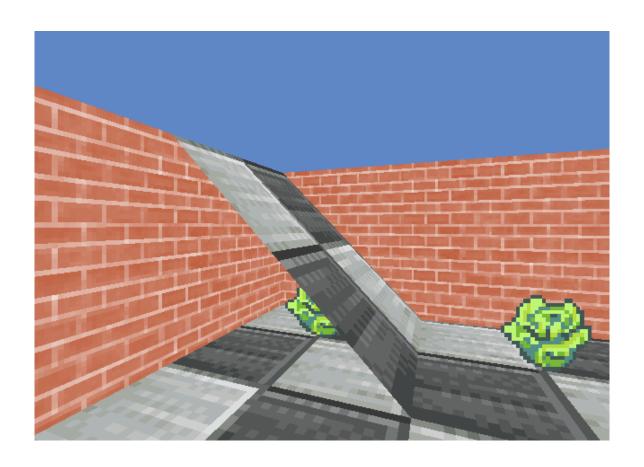
• Сложные поверхности

- Имеется трехмерное пространство, в котором размещено п полигонов (многоугольников) и известны их координаты
- Требуется решать следующие задачи:
 - Сортировать объекты (полигоны) в порядке удаления от наблюдателя (камеры)
 - Обнаруживать столкновения объектов





- Невидимые поверхности (полигоны) не отрисовываются
- Видимость определяется порядком расположения полигонов (от камеры)



Объекты нарисованы с учетом их расположения относительно наблюдателя (камеры)

Деревья двоичного разбиения пространства

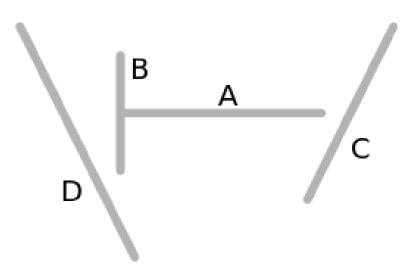
- Дерево двоичного разбиения пространства (Binary space partitioning tree, BSP tree) это бинарное дерево, разделяющее пространство на подмножества
- **BSP tree** хранит информацию о расположении объектов сцены в упорядоченном порядке от переднего плана (front) к заднему (back)
- Также применяется для определения столкновений объектов (collision detection) в компьютерных играх и робототехнике
- Использовались в играх Doom (1993), Quake (1996) и др.
- Авторы:
 - ☐ Schumacker R. A., Brand B., Gilliland M. G., Sharp W.H., 1969
 - ☐ Fuchs H., Kedem Z. M, Naylor B. F., 1980

Построение BSP-дерева

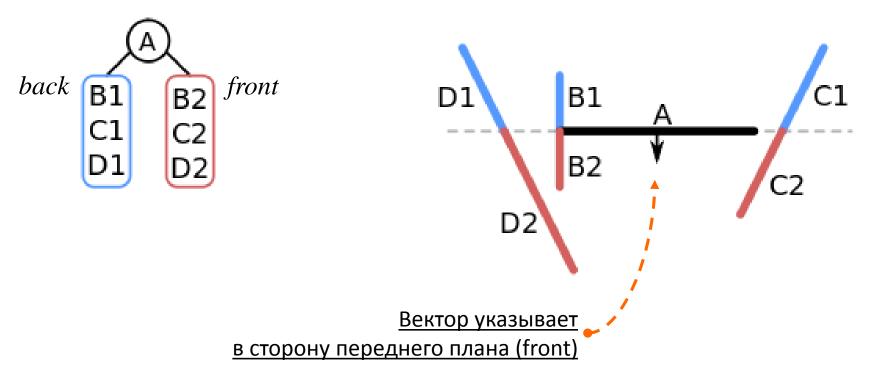
- 1. Из заданного списка P полигонов выбираем разбивающий полигон S, он задает разбивающую плоскость (plane)
- 2. Создаем в дереве новый узел *node*
- 3. Для каждого полигона P в списке полигонов
 - а) Если <u>полигон P находится с фронтальной стороны S,</u> заносим его в список полигонов фронтальной стороны (front list)
 - b) Если <u>полигон P находится с обратной стороны S</u>, заносим его в список полигонов обратной стороны (back list)
 - с) Если <u>полигон P пересекается плоскостью S</u>, разделяем его на два и заносим их в списки front и back
 - d) Если <u>полигон P лежит в плоскости S</u>, то добавляем его в список полигонов узла node
- 4. Рекурсивно применяем алгоритм к списку front, затем к back

- 1. В двумерном пространстве задан список прямых (A, B, C, D) список P
- 2. Требуется построить BSP-древо

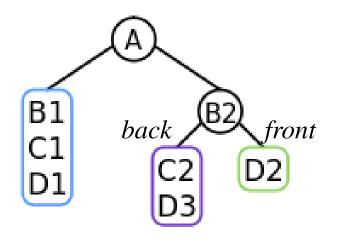


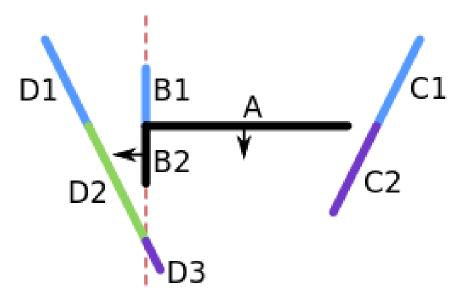


- 1. Из списка (A, B, C, D) выбираем разделяющую прямую А
- 2. Создаем новый узел A корень BSP-дерева
- 3. Формируем списки *front* и *back*
- 4. Рекурсивно обрабатываем списки *front* и *back*

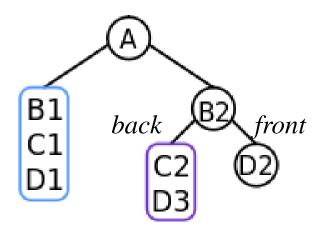


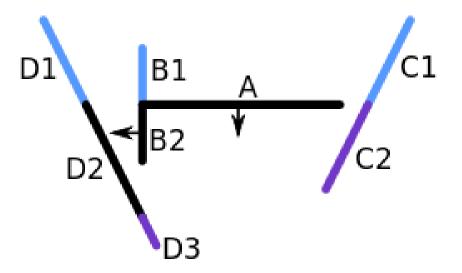
- Из списка front узла А выбираем разделяющую прямую В₂
- Создаем узел B_2 и формируем его списки front и back



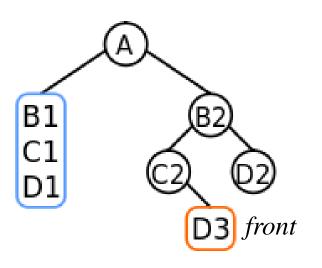


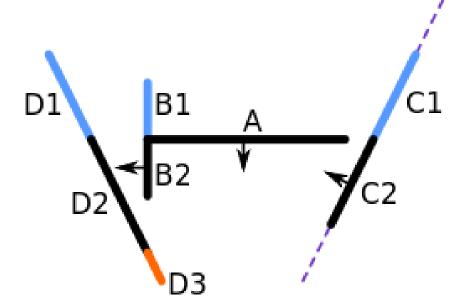
- Из списка front узла B_2 выбираем разделяющую прямую D_2
- Формируем узел D₂



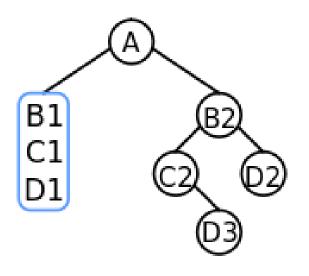


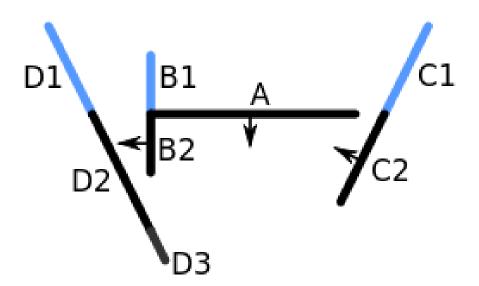
- Из списка back узла B_2 выбираем разделяющую прямую C_2
- Формируем узел C_2 и его список *front* (список *back* пуст)



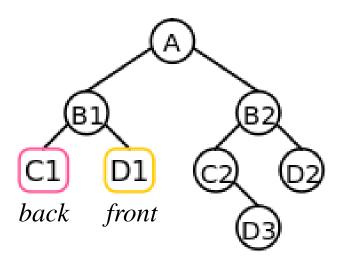


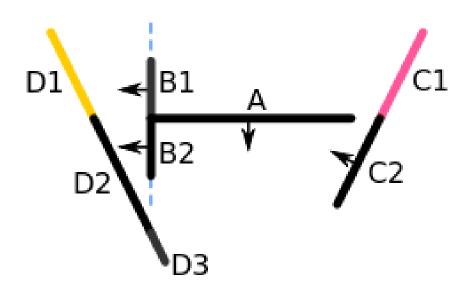
- Из списка front узла C_2 выбираем разделяющую прямую D_3
- Формируем узел D₃



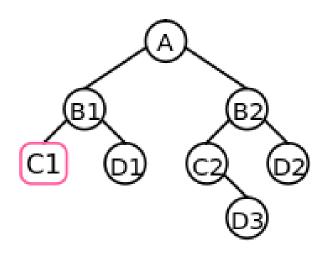


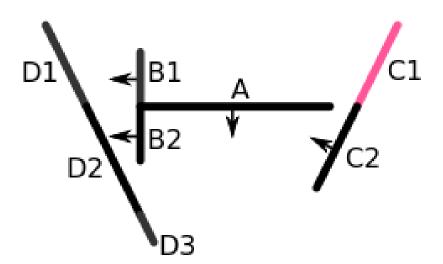
- Из списка back узла А выбираем разделяющую прямую В₁
- Формируем узел B_1 и его списки *front* и *back*



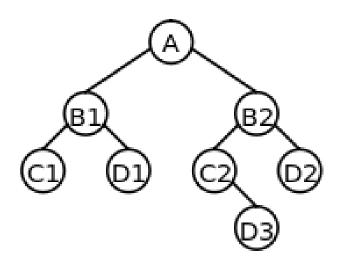


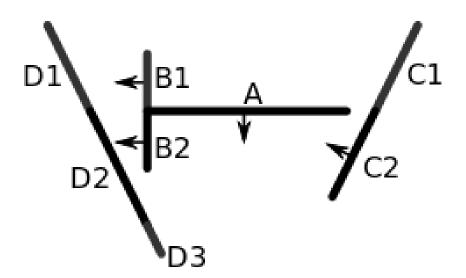
- Из списка front узла B_1 выбираем разделяющую прямую D_1
- Формируем узел D₁



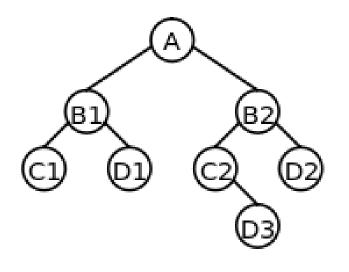


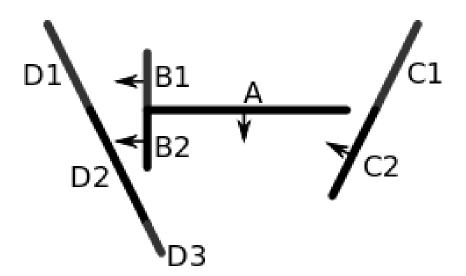
- Из списка back узла B_1 выбираем разделяющую прямую C_1
- Формируем узел C_1





- Количество полигонов в дереве больше их начального числа
- На плоскости было 4 прямые, в дереве 8





Сортировка полигонов

- Задано BSP-дерево
- Заданы координаты наблюдателя POV (point of view)
- Как изобразить на экране полигоны в порядке удаления от наблюдателя (упорядочить их)?

Обход BSP-дерева (сортировка полигонов)

- 1. Если текущий узел лист, нарисовать его полигоны
- 2. Если наблюдатель (камера) расположен перед текущим узлом
 - о рекурсивно обойти поддерево с узлами, находящимися позади текущего узла
 - о нарисовать полигоны текущего узла
 - о рекурсивно обойти поддерево с узлами, находящимися впереди текущего узла
- 3. Если наблюдатель (камера) расположен позади текущего узла
 - о рекурсивно обойти поддерево с узлами, находящимися впереди текущего узла
 - о нарисовать полигоны текущего узла
 - о рекурсивно обойти поддерево с узлами, находящимися позади текущего узла
- 4. Если наблюдатель расположен в плоскости текущего узла
 - рекурсивно обойти поддерево с узлами, находящимися впереди текущего узла
 - о рекурсивно обойти поддерево с узлами, находящимися позади текущего узла

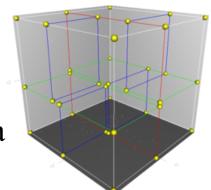
Поиск столкновений

- Задано BSP-дерево
- Заданы координаты объекта
- Границы объекта задаются ограничивающей сферой (или окружностью) для упрощения вычислений
- Требуется найти полигон пересекающий ограничивающую сферу объекта полигон, с которым столкнулся объект

Поиск столкновений

```
function FindCollision(node, obj)
  if node = NULL then
    return NULL
 if Dist(node.polygon, obj.sphere.center) > obj.sphere.radius then
    if DotProduct(obj.center, node.normal) >= 0 then
      // Объект находится с фронтальной стороны разбивающей плоскости,
      // обходим только фронтальное поддерево
      return FindCollision(node.front, obj)
    else
     // Объект находится с обратной стороны разбивающей плоскости,
      // обходим только оборотное поддерево
      return FindCollision(node.back, obj)
    end if
 else
   // Столкновение с полигоном узла node
    return node
 end if
end function
```

■ *k*-мерное дерево (*k*-d tree) — это дерево разбиения пространства для упорядочивания точек в *k*-мерном пространстве



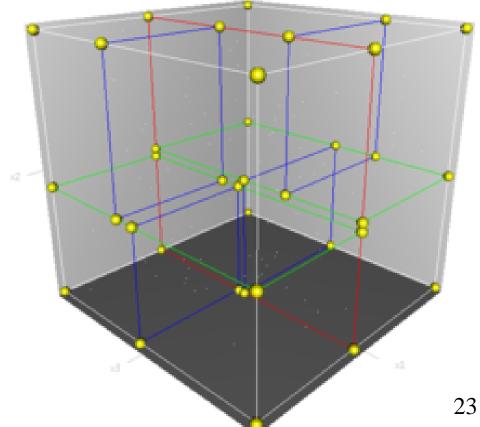
- k-d дерево это разновидность дерева поиска
- Автор: Дж. Бентли, 1975

	Сложность	Сложность
	в среднем случае	в худшем случае
Lookup	$O(\log n)$	O(n)
Insert	$O(\log n)$	O(n)
Delete	$O(\log n)$	O(n)
Объем требуемой памяти: $O(n)$		

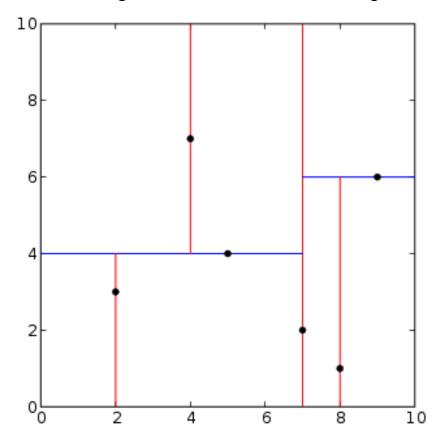
■ *k*-мерное дерево (*k*-d tree) — это бинарное дерево разбиения пространства для упорядочивания точек в *k*-мерном пространстве

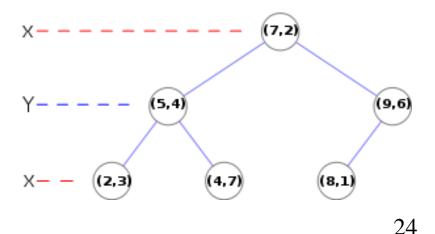
 Пространство разбивается гиперплоскостью на два подпространства

k-d дерево строится для заданного множества точек

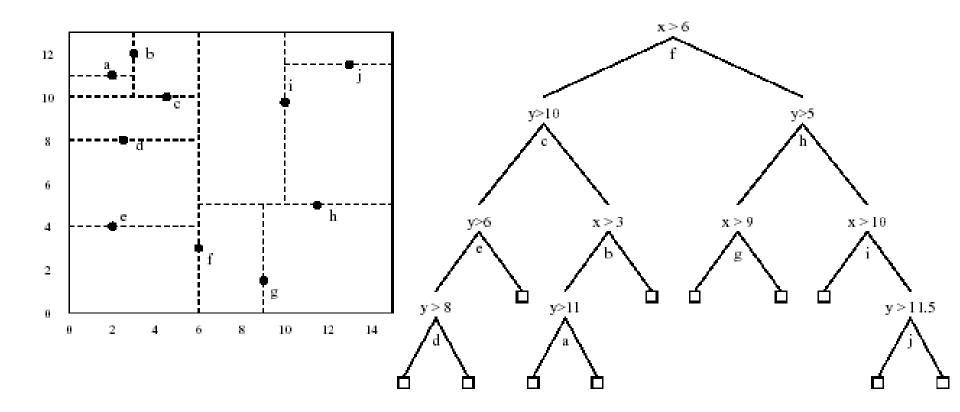


- \blacksquare Заданы точки (2,3), (5,4), (9,6), (4,7), (8,1), (7,2)
- Строим k-d дерево рекурсивно разбивая плоскость поочередно прямыми x = k, y = k
- За k принимается медиана среди координат X или Y точек





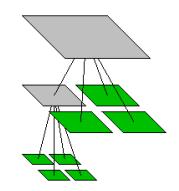
• k-мерное дерево (k-d tree) — это бинарное дерево разбиения пространства для упорядочивания точек в k-мерном пространстве



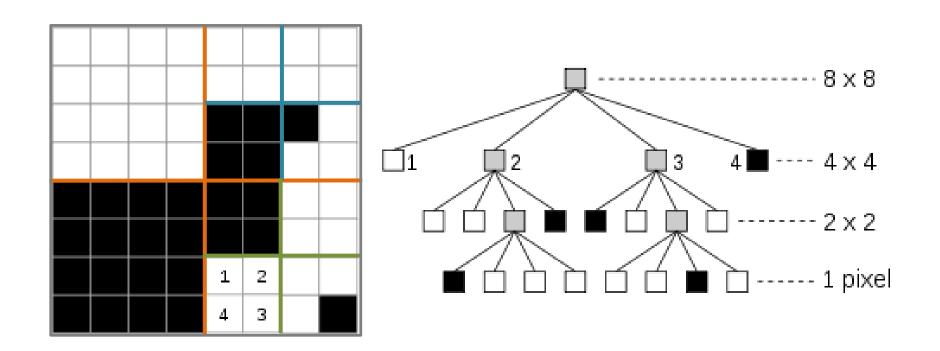
Дерево квадрантов (quadtree)

- Дерево квадрантов (quadtree) это дерево,
 в котором каждый внутренний узел содержит
 4 дочерних элемента (квадранта)

- Дерево Quadtree используется для разбиения 2D пространства
- Авторы: Raphael Finkel, Jon Bentley, 1974
- Задачи
 - Представление изображений
 - Обнаружение столкновений (ближайших точек/объектов)
 - Хранение данных для табличных или матричных вычислений

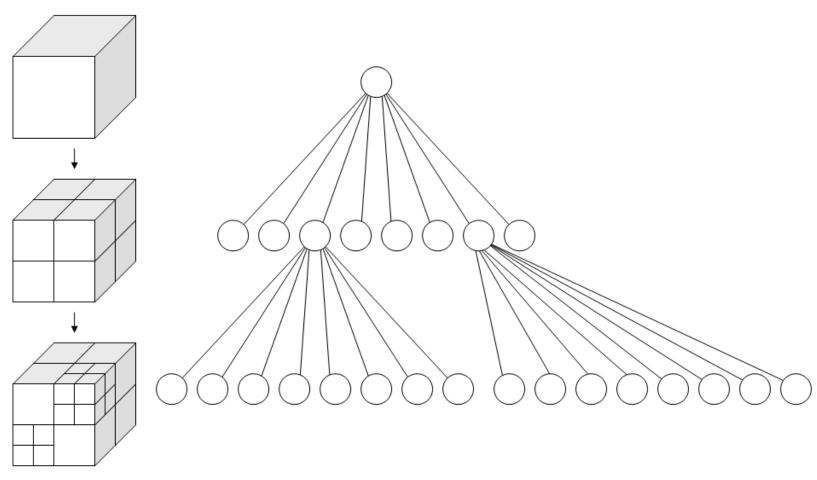


Дерево квадрантов (quadtree)



Октодерево (octree)

 Октодерево (octree) — это трехмерный аналог дерева квадрантов



Задание

■ Прочитать в CLRS (С. 375-380) "14.3 Деревья отрезков"