

# Фотореалистичный рендеринг *(aka raytracing)*

Лекция 5: Оптимизация рейтрейсинга,  
распараллеливание, BVH

---

2024

# Треугольники

- В современности, основной примитив для описания трёхмерных объектов – *треугольник*

# Треугольники

- В современности, основной примитив для описания трёхмерных объектов – *треугольник*
- Почему?

# Треугольники

- В современности, основной примитив для описания трёхмерных объектов – *треугольник*
- Почему?
  - Простота описания

# Треугольники

- В современности, основной примитив для описания трёхмерных объектов – *треугольник*
- Почему?
  - Простота описания
  - Простота рисования (важнее при растеризации)

# Треугольники

- В современности, основной примитив для описания трёхмерных объектов – *треугольник*
- Почему?
  - Простота описания
  - Простота рисования (важнее при растеризации)
  - Простота интерполяции значений вершин

# Треугольники

- В современности, основной примитив для описания трёхмерных объектов – *треугольник*
- Почему?
  - Простота описания
  - Простота рисования (важнее при растеризации)
  - Простота интерполяции значений вершин
  - Возможность аппроксимировать любые фигуры

# Треугольники

- Как поддержать треугольник в нашем рейтрейсере?

# Треугольники

- Как поддержать треугольник в нашем рейтреисере?
- Нам нужны три операции:

# Треугольники

- Как поддержать треугольник в нашем рейтреисере?
- Нам нужны три операции:
  - Вычислить пересечение луча и треугольника

# Треугольники

- Как поддержать треугольник в нашем рейтреисере?
- Нам нужны три операции:
  - Вычислить пересечение луча и треугольника
  - Вычислить нормаль к треугольнику

# Треугольники

- Как поддержать треугольник в нашем рейтреисере?
- Нам нужны три операции:
  - Вычислить пересечение луча и треугольника
  - Вычислить нормаль к треугольнику
  - Сгенерировать случайную точку на треугольнике

# Треугольники

- Точки треугольника с вершинами  $(A, B, C)$  удобно параметризовать двумя параметрами  $(u, v)$  как

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A)$$

# Треугольники

- Точки треугольника с вершинами  $(A, B, C)$  удобно параметризовать двумя параметрами  $(u, v)$  как

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A)$$

- Точка принадлежит треугольнику, если  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$

# Треугольники

- Точки треугольника с вершинами  $(A, B, C)$  удобно параметризовать двумя параметрами  $(u, v)$  как

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A)$$

- Точка принадлежит треугольнику, если  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$
- Произвольные значения  $(u, v)$  описывают точку на плоскости, в которой лежит треугольник

# Треугольники

- Точки треугольника с вершинами  $(A, B, C)$  удобно параметризовать двумя параметрами  $(u, v)$  как

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A)$$

- Точка принадлежит треугольнику, если  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$
- Произвольные значения  $(u, v)$  описывают точку на плоскости, в которой лежит треугольник
- Тройка  $(1 - u - v, u, v)$  – барицентрические координаты точки относительно вершин треугольника

## Пересечение луча с треугольником

- Пересечение луча  $O + t \cdot D$  сводится к решению уравнения

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) = O + t \cdot D$$

## Пересечение луча с треугольником

- Пересечение луча  $O + t \cdot D$  сводится к решению уравнения

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) = O + t \cdot D$$

- Немного его перепишем:

$$u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) - t \cdot D = O - A$$

## Пересечение луча с треугольником

- Пересечение луча  $O + t \cdot D$  сводится к решению уравнения

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) = O + t \cdot D$$

- Немного его перепишем:

$$u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) - t \cdot D = O - A$$

- Это линейная система уравнений  $3 \times 3$  с неизвестными  $(u, v, t)$  и матрицей со столбцами  $(B - A, C - A, -D)$

## Пересечение луча с треугольником

- Пересечение луча  $O + t \cdot D$  сводится к решению уравнения

$$A + u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) = O + t \cdot D$$

- Немного его перепишем:

$$u \cdot (B - A) + v \cdot (C - A) - t \cdot D = O - A$$

- Это линейная система уравнений  $3 \times 3$  с неизвестными  $(u, v, t)$  и матрицей со столбцами  $(B - A, C - A, -D)$
- Решить её можно явным обращением матрицы

## Пересечение луча с треугольником

- Мы получили значения  $(u, v, t)$  – они описывают точку пересечения луча с плоскостью, содержащей треугольник

## Пересечение луча с треугольником

- Мы получили значения  $(u, v, t)$  – они описывают точку пересечения луча с плоскостью, содержащей треугольник
- Если не выполняется хотя бы одно из условий  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$ , то точка не лежит в треугольнике  $\Rightarrow$  пересечения нет

## Пересечение луча с треугольником

- Мы получили значения  $(u, v, t)$  – они описывают точку пересечения луча с плоскостью, содержащей треугольник
- Если не выполняется хотя бы одно из условий  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$ , то точка не лежит в треугольнике  $\Rightarrow$  пересечения нет
- Если  $t < 0$ , то точка лежит сзади начала луча  $\Rightarrow$  пересечения нет

## Пересечение луча с треугольником

- Мы получили значения  $(u, v, t)$  – они описывают точку пересечения луча с плоскостью, содержащей треугольник
- Если не выполняется хотя бы одно из условий  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$ , то точка не лежит в треугольнике  $\Rightarrow$  пересечения нет
- Если  $t < 0$ , то точка лежит сзади начала луча  $\Rightarrow$  пересечения нет
- В противном случае пересечение есть

## Пересечение луча с треугольником

- Нормаль к поверхности треугольника  $(A, B, C)$  – нормированный вектор  $N = (B - A) \times (C - A)$

## Пересечение луча с треугольником

- Нормаль к поверхности треугольника  $(A, B, C)$  – нормированный вектор  $N = (B - A) \times (C - A)$
- Треугольник не имеет внутренности, поэтому будем считать вектор  $N$  выходящим из внешней стороны треугольника, а вектор  $(-N)$  – из внутренней стороны

## Пересечение луча с треугольником

- Нормаль к поверхности треугольника  $(A, B, C)$  – нормированный вектор  $N = (B - A) \times (C - A)$
- Треугольник не имеет внутренности, поэтому будем считать вектор  $N$  выходящим из внешней стороны треугольника, а вектор  $(-N)$  – из внутренней стороны
- Как обычно, по знаку  $N \cdot D$  понимаем, снаружи луч, или внутри, и переворачиваем нормаль, если луч внутри

## Семплинг поверхности треугольника

- Так как преобразование  $(u, v) \mapsto P$  – аффинное, т.е. имеет константный Якобиан, нам достаточно сгенерировать равномерно точку в треугольнике  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$  – соответствующая точка в треугольнике  $(A, B, C)$  автоматически будет равномерно распределена

## Семплинг поверхности треугольника

- Так как преобразование  $(u, v) \mapsto P$  – аффинное, т.е. имеет константный Якобиан, нам достаточно сгенерировать равномерно точку в треугольнике  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$  – соответствующая точка в треугольнике  $(A, B, C)$  автоматически будет равномерно распределена
- Генерируем равномерные  $U, V \sim U(0, 1)$

## Семплинг поверхности треугольника

- Так как преобразование  $(u, v) \mapsto P$  – аффинное, т.е. имеет константный Якобиан, нам достаточно сгенерировать равномерно точку в треугольнике  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$  – соответствующая точка в треугольнике  $(A, B, C)$  автоматически будет равномерно распределена
- Генерируем равномерные  $U, V \sim U(0, 1)$
- Если  $U + V > 1$ , отражаем их через центр квадрата  $[0, 1] \times [0, 1]$  преобразованием  $U \mapsto 1 - U, V \mapsto 1 - V$

## Семплинг поверхности треугольника

- Так как преобразование  $(u, v) \mapsto P$  – аффинное, т.е. имеет константный Якобиан, нам достаточно сгенерировать равномерно точку в треугольнике  $0 \leq u, 0 \leq v, u + v \leq 1$  – соответствующая точка в треугольнике  $(A, B, C)$  автоматически будет равномерно распределена
- Генерируем равномерные  $U, V \sim U(0, 1)$
- Если  $U + V > 1$ , отражаем их через центр квадрата  $[0, 1] \times [0, 1]$  преобразованием  $U \mapsto 1 - U, V \mapsto 1 - V$
- Плотность полученной точки на треугольнике равна  $1/S$ , где  $S = \frac{1}{2} \|(B - A) \times (C - A)\|$  – площадь треугольника

# Об оптимизации рендеринга

- Мы видели, что Монте-Карло интегрирование занимает очень много времени, если мы хотим получить качественную картинку

# Об оптимизации рендеринга

- Мы видели, что Монте-Карло интегрирование занимает очень много времени, если мы хотим получить качественную картинку
- Хочется научиться оптимизировать процесс

# Об оптимизации рендеринга

- Мы видели, что Монте-Карло интегрирование занимает очень много времени, если мы хотим получить качественную картинку
- Хочется научиться оптимизировать процесс
- Оптимизировать = получить картинку более высокого качества за то же время

# Об оптимизации рендеринга

- Мы видели, что Монте-Карло интегрирование занимает очень много времени, если мы хотим получить качественную картинку
- Хочется научиться оптимизировать процесс
- Оптимизировать = получить картинку более высокого качества за то же время
- Два варианта:

# Об оптимизации рендеринга

- Мы видели, что Монте-Карло интегрирование занимает очень много времени, если мы хотим получить качественную картинку
- Хочется научиться оптимизировать процесс
- Оптимизировать = получить картинку более высокого качества за то же время
- Два варианта:
  - Увеличивать качество каждого луча (прошлая лекция)

# Об оптимизации рендеринга

- Мы видели, что Монте-Карло интегрирование занимает очень много времени, если мы хотим получить качественную картинку
- Хочется научиться оптимизировать процесс
- Оптимизировать = получить картинку более высокого качества за то же время
- Два варианта:
  - Увеличивать качество каждого луча (прошлая лекция)
  - Ускорять вычисление каждого луча (эта лекция)

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы
- Количество и паттерн доступов к памяти (cache-friendliness)

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы
- Количество и паттерн доступов к памяти (cache-friendliness)
- Как функции программы лежат в памяти (опять кэш)

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы
- Количество и паттерн доступов к памяти (cache-friendliness)
- Как функции программы лежат в памяти (опять кэш)
- Branch prediction

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы
- Количество и паттерн доступов к памяти (cache-friendliness)
- Как функции программы лежат в памяти (опять кэш)
- Branch prediction
- Оптимизации компилятора

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы
- Количество и паттерн доступов к памяти (cache-friendliness)
- Как функции программы лежат в памяти (опять кэш)
- Branch prediction
- Оптимизации компилятора
- Throttling

# Оптимизация – это сложно

На производительность CPU влияют:

- Общая загруженность системы
- Количество и паттерн доступов к памяти (cache-friendliness)
- Как функции программы лежат в памяти (опять кэш)
- Branch prediction
- Оптимизации компилятора
- Throttling
- Многое другое

# Хорошие новости

- Рейтинг – очень предсказуемый алгоритм: мы буквально огромное количество раз выполняем одну и ту же операцию

# Хорошие новости

- Рейтинг – очень предсказуемый алгоритм: мы буквально огромное количество раз выполняем одну и ту же операцию
- Как оптимизировать:

# Хорошие новости

- Рейтинг – очень предсказуемый алгоритм: мы буквально огромное количество раз выполняем одну и ту же операцию
- Как оптимизировать:
  - Точечно оптимизировать конкретные участки кода

# Хорошие новости

- Рейтинг – очень предсказуемый алгоритм: мы буквально огромное количество раз выполняем одну и ту же операцию
- Как оптимизировать:
  - Точечно оптимизировать конкретные участки кода
  - Ускорять алгоритмически

# Хорошие новости

- Рейтинг – очень предсказуемый алгоритм: мы буквально огромное количество раз выполняем одну и ту же операцию
- Как оптимизировать:
  - Точечно оптимизировать конкретные участки кода
  - Ускорять алгоритмически
  - Распараллеливать

## Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций

## Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций
  - Быстрое вращение вектора кватернионом  
[blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication](http://blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication)

## Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций
  - Быстрое вращение вектора кватернионом  
[blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication](http://blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication)
- Кеширование значений

# Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций
  - Быстрое вращение вектора кватернионом  
[blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication](http://blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication)
- Кеширование значений
  - Нормаль и площадь треугольника

# Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций
  - Быстрое вращение вектора кватернионом  
[blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication](http://blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication)
- Кеширование значений
  - Нормаль и площадь треугольника
  - Вектор  $\left(\frac{1}{D_X}, \frac{1}{D_Y}, \frac{1}{D_Z}\right)$ , использующийся при пересечения луча и параллелепипеда

# Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций
  - Быстрое вращение вектора кватернионом  
[blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication](http://blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication)
- Кеширование значений
  - Нормаль и площадь треугольника
  - Вектор  $\left(\frac{1}{D_X}, \frac{1}{D_Y}, \frac{1}{D_Z}\right)$ , использующийся при пересечения луча и параллелепипеда
- Избегание бесполезных операций

# Точечные оптимизации

- Более эффективная реализация конкретных операций
  - Быстрое вращение вектора кватернионом  
[blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication](http://blog.molecular-matters.com/2013/05/24/a-faster-quaternion-vector-multiplication)
- Кеширование значений
  - Нормаль и площадь треугольника
  - Вектор  $\left(\frac{1}{D_X}, \frac{1}{D_Y}, \frac{1}{D_Z}\right)$ , использующийся при пересечения лука и параллелепипеда
- Избегание бесполезных операций
  - Не посылаем рекурсивно луч, если его вклад потом домножится на 0 (например, при importance sampling'е источника света с внутренней стороны поверхности объекта)

## Точечные оптимизации

- Компактное и непрерывное расположение данных в памяти

## Точечные оптимизации

- Компактное и непрерывное расположение данных в памяти
  - Меньше указателей и pointer chasing'a

## Точечные оптимизации

- Компактное и непрерывное расположение данных в памяти
  - Меньше указателей и pointer chasing'a
  - Больше простых структур в непрерывных массивах

## Точечные оптимизации

- Компактное и непрерывное расположение данных в памяти
  - Меньше указателей и pointer chasing'a
  - Больше простых структур в непрерывных массивах
- Branch prediction

## Точечные оптимизации

- Компактное и непрерывное расположение данных в памяти
  - Меньше указателей и pointer chasing'a
  - Больше простых структур в непрерывных массивах
- Branch prediction
  - Меньше виртуальных функций и иерархий классов

# Точечные оптимизации

- Компактное и непрерывное расположение данных в памяти
  - Меньше указателей и pointer chasing'a
  - Больше простых структур в непрерывных массивах
- Branch prediction
  - Меньше виртуальных функций и иерархий классов
  - Замена вычислений branchless эквивалентами

## Точечные оптимизации

- Избегание лишних аллокаций памяти

## Точечные оптимизации

- Избегание лишних аллокаций памяти
  - В основном коде рейтрейсера (после того, как сцена прочитана) их в идеале не должно быть вообще

## Точечные оптимизации

- Избегание лишних аллокаций памяти
  - В основном коде рейтрейсера (после того, как сцена прочитана) их в идеале не должно быть вообще
- SSE-реализации математических операций

## Точечные оптимизации

- Избегание лишних аллокаций памяти
  - В основном коде рейтрейсера (после того, как сцена прочитана) их в идеале не должно быть вообще
- SSE-реализации математических операций
- См. [jacco.ompf2.com/2022/04/18/how-to-build-a-bvh-part-2-faster-rays](https://jacco.ompf2.com/2022/04/18/how-to-build-a-bvh-part-2-faster-rays)

## Большие сцены

- Точечные оптимизации могут дать вам весомое ускорение, вплоть до нескольких десятков процентов

## Большие сцены

- Точечные оптимизации могут дать вам весомое ускорение, вплоть до нескольких десятков процентов
- Тем не менее, они никак не помогут нам с рендерингом больших сцен

## Большие сцены

- Точечные оптимизации могут дать вам весомое ускорение, вплоть до нескольких десятков процентов
- Тем не менее, они никак не помогут нам с рендерингом больших сцен
- В основе вычисления цвета луча – алгоритм со сложностью  $N \cdot D$ , где  $N$  – количество объектов в сцене, а  $D$  – максимальная глубина

## Большие сцены

- Точечные оптимизации могут дать вам весомое ускорение, вплоть до нескольких десятков процентов
- Тем не менее, они никак не помогут нам с рендерингом больших сцен
- В основе вычисления цвета луча – алгоритм со сложностью  $N \cdot D$ , где  $N$  – количество объектов в сцене, а  $D$  – максимальная глубина
- Зависимость от  $N$  линейная – это слишком медленно, если мы хотим рисовать сцены с миллионами треугольников!

## Деревья

- В вычислительной геометрии есть множество структур данных, позволяющих ускорить запросы к геометрическим данным, использующие их локальность

# Деревья

- В вычислительной геометрии есть множество структур данных, позволяющих ускорить запросы к геометрическим данным, использующие их локальность
- Почти всегда это какие-нибудь деревья: R/R+/R\*-деревья, квадро/октодеревья, BSP-деревья, ...

# Деревья

- В вычислительной геометрии есть множество структур данных, позволяющих ускорить запросы к геометрическим данным, использующие их локальность
- Почти всегда это какие-нибудь деревья: R/R+/R\*-деревья, квадро/октодеревья, BSP-деревья, ...
- Общий термин для подобных древовидных пространственных структур данных – *bounding volume hierarchy (BVH)*

# Деревья

- В вычислительной геометрии есть множество структур данных, позволяющих ускорить запросы к геометрическим данным, использующие их локальность
- Почти всегда это какие-нибудь деревья: R/R+/R\*-деревья, квадро/октодеревья, BSP-деревья, ...
- Общий термин для подобных древовидных пространственных структур данных – *bounding volume hierarchy (BVH)*
- В рейтрейсинге под BVH обычно понимают разновидность R-деревьев

## BVH: описание

- Каждая вершина дерева описывает некоторую область пространства, ограниченную прямоугольным параллелепипедом, параллельным осям координат (*axis-aligned bounding box, AABB*)

## BVH: описание

- Каждая вершина дерева описывает некоторую область пространства, ограниченную прямоугольным параллелепипедом, параллельным осям координат (*axis-aligned bounding box, AABB*)
- Такой параллелепипед можно описать двумя точками – с минимальными и максимальными координатами по X, Y и Z соответственно

## BVH: описание

- Каждая вершина дерева описывает некоторую область пространства, ограниченную прямоугольным параллелепипедом, параллельным осям координат (*axis-aligned bounding box, AABB*)
- Такой параллелепипед можно описать двумя точками – с минимальными и максимальными координатами по X, Y и Z соответственно
- У вершины могут быть дочерние вершины, AABB которых полностью содержатся в AABB самой вершины

## BVH: описание

- Каждая вершина дерева описывает некоторую область пространства, ограниченную прямоугольным параллелепипедом, параллельным осям координат (*axis-aligned bounding box, AABB*)
- Такой параллелепипед можно описать двумя точками – с минимальными и максимальными координатами по X, Y и Z соответственно
- У вершины могут быть дочерние вершины, AABB которых полностью содержатся в AABB самой вершины
- У вершины может быть список объектов сцены, полностью содержащихся в AABB самой вершины

## BVH: описание

- Каждая вершина дерева описывает некоторую область пространства, ограниченную прямоугольным параллелепипедом, параллельным осям координат (*axis-aligned bounding box, AABB*)
- Такой параллелепипед можно описать двумя точками – с минимальными и максимальными координатами по X, Y и Z соответственно
- У вершины могут быть дочерние вершины, AABB которых полностью содержатся в AABB самой вершины
- У вершины может быть список объектов сцены, полностью содержащихся в AABB самой вершины
- Все объекты сцены, кроме бесконечных (плоскостей), должны лежать в какой-то одной вершине дерева

## BVH: описание

- Каждая вершина дерева описывает некоторую область пространства, ограниченную прямоугольным параллелепипедом, параллельным осям координат (*axis-aligned bounding box, AABB*)
- Такой параллелепипед можно описать двумя точками – с минимальными и максимальными координатами по X, Y и Z соответственно
- У вершины могут быть дочерние вершины, AABB которых полностью содержатся в AABB самой вершины
- У вершины может быть список объектов сцены, полностью содержащихся в AABB самой вершины
- Все объекты сцены, кроме бесконечных (плоскостей), должны лежать в какой-то одной вершине дерева
- **N.B.:** AABB двух дочерних вершин одной вершины могут пересекаться!

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:
  - Создание дерева использует много маленьких аллокаций памяти

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:
  - Создание дерева использует много маленьких аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти как попало, мало шансов иметь их близко в памяти

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:
  - Создание дерева использует много маленьких аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти как попало, мало шансов иметь их близко в памяти
  - Сложно поддержать циклические связи между вершинами

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:
  - Создание дерева использует много маленьких аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти как попало, мало шансов иметь их близко в памяти
  - Сложно поддержать циклические связи между вершинами
  - Удаление дерева – медленная рекурсивная операция

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:
  - Создание дерева использует много маленьких аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти как попало, мало шансов иметь их близко в памяти
  - Сложно поддержать циклические связи между вершинами
  - Удаление дерева – медленная рекурсивная операция
  - Копирование дерева (deep copy) – медленная рекурсивная операция

# О хранении структур данных

- Кажется естественным хранить дерево в виде указателя на корневую вершину, и в вершине хранить детей тоже в виде указателей
- Это **плохой способ** по ряду причин:
  - Создание дерева использует много маленьких аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти как попало, мало шансов иметь их близко в памяти
  - Сложно поддержать циклические связи между вершинами
  - Удаление дерева – медленная рекурсивная операция
  - Копирование дерева (deep copy) – медленная рекурсивная операция
  - Сериализация дерева – медленная рекурсивная операция

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:
  - Создание дерева использует минимум аллокаций памяти

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:
  - Создание дерева использует минимум аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти непрерывно

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:
  - Создание дерева использует минимум аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти непрерывно
  - Циклические связи между вершинами тривиальны – просто храним индексы

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:
  - Создание дерева использует минимум аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти непрерывно
  - Циклические связи между вершинами тривиальны – просто храним индексы
  - Удаление дерева сводится к одной dealлокации массива вершин

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:
  - Создание дерева использует минимум аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти непрерывно
  - Циклические связи между вершинами тривиальны – просто храним индексы
  - Удаление дерева сводится к одной dealлокации массива вершин
  - Копирование дерева (deep copy) работает автоматически (скопированные индексы будут ссылаться на скопированный массив вершин)

# О хранении структур данных

- Есть способ лучше:
  - Хранить все вершины дерева как структуры в непрерывном массиве (`std::vector`)
  - Использовать индексы этого массива как ссылки между вершинами
- При таком способе:
  - Создание дерева использует минимум аллокаций памяти
  - Вершины дерева будут лежать в памяти непрерывно
  - Циклические связи между вершинами тривиальны – просто храним индексы
  - Удаление дерева сводится к одной dealлокации массива вершин
  - Копирование дерева (deep copy) работает автоматически (скопированные индексы будут ссылаться на скопированный массив вершин)
  - Сериализация дерева сводится к побайтовой сериализации массива вершин

## BVH: хранение объектов сцены

- Не нужно хранить объекты сцены прямо в вершинах, это сделает вершины дерева тяжёлыми и неэффективными

## BVH: хранение объектов сцены

- Не нужно хранить объекты сцены прямо в вершинах, это сделает вершины дерева тяжёлыми и неэффективными
- При построении дерева можно отсортировать массив объектов сцены так, чтобы объекты, лежащие в конкретной вершине, хранились непрерывно в массиве всех объектов сцены

## BVH: хранение объектов сцены

- Не нужно хранить объекты сцены прямо в вершинах, это сделает вершины дерева тяжёлыми и неэффективными
- При построении дерева можно отсортировать массив объектов сцены так, чтобы объекты, лежащие в конкретной вершине, хранились непрерывно в массиве всех объектов сцены
- Тогда в вершине дерева можно запомнить только индекс первого объекта сцены, лежащего в этой вершине, и количество таких объектов

## BVH: описание в коде

```
struct Node
{
    vec3 aabb_min;
    vec3 aabb_max;
    uint32_t left_child;
    uint32_t right_child;
    uint32_t first_primitive_id;
    uint32_t primitive_count;
};

struct BVH
{
    vector<Node> nodes;
    uint32_t root;
};

struct Scene
{
    vector<Primitive> primitives;
    BVH bvh;
};
```

# Data-oriented design

- *DOD (data-oriented design)* (иногда *DDD, data-driven design*) – методология, призванная структурировать код и алгоритмы вокруг потока данных вашей программы

# Data-oriented design

- *DOD (data-oriented design)* (иногда *DDD, data-driven design*) – методология, призванная структурировать код и алгоритмы вокруг потока данных вашей программы
- Часто противопоставляется ООП по историческим причинам: 15 лет назад все всё писали на иерархиях классов, теперь всё пишут на непрерывных массивах

# Data-oriented design

- DOD (*data-oriented design*) (иногда *DDD, data-driven design*) – методология, призванная структурировать код и алгоритмы вокруг потока данных вашей программы
- Часто противопоставляется ООП по историческим причинам: 15 лет назад все всё писали на иерархиях классов, теперь всё пишут на непрерывных массивах
- DOD – очень полезная концепция, но, как и с любым другим инструментом, нужно понимать, где и зачем её применять

## BVH: обход

- Хотим найти пересечение луча со сценой

## BVH: обход

- Хотим найти пересечение луча со сценой
- Рекурсивно спускаемся по дереву от корневой вершины

## BVH: обход

- Хотим найти пересечение луча со сценой
- Рекурсивно спускаемся по дереву от корневой вершины
- Если луч не пересекает AABB вершины, игнорируем эту вершину

## BVH: обход

- Хотим найти пересечение луча со сценой
- Рекурсивно спускаемся по дереву от корневой вершины
- Если луч не пересекает AABB вершины, игнорируем эту вершину
- В противном случае, пересекаем луч с объектами сцены в этой вершине (если они есть) и спускаемся в дочерние вершины (если они есть)

## BVH: построение

- Можно выделить рекурсивный метод

```
BVH::build_node(vector<Primitive> & primitives,  
                uint32_t first, uint32_t count)
```

## BVH: построение

- Можно выделить рекурсивный метод

```
BVH::build_node(vector<Primitive> & primitives,  
                uint32_t first, uint32_t count)
```

- Тогда построение дерева сводится к вызову

```
bvh.root = bvh.build_node(primitives, 0, primitives.size())
```

## BVH: построение

- Можно выделить рекурсивный метод

```
BVH::build_node(vector<Primitive> & primitives,  
                uint32_t first, uint32_t count)
```

- Тогда построение дерева сводится к вызову

```
bvh.root = bvh.build_node(primitives, 0, primitives.size())
```

- **N.B.:** Вместо индексов может быть удобно использовать итераторы

## BVH: построение

- При построении вершины дерева, надо определиться

## BVH: построение

- При построении вершины дерева, надо определиться
  - 1. Хотим ли мы её разбивать на дочерние вершины

## BVH: построение

- При построении вершины дерева, надо определиться
  - 1. Хотим ли мы её разбивать на дочерние вершины
  - 2. Если да, то как именно это сделать

## BVH: построение

- При построении вершины дерева, надо определиться
  - 1. Хотим ли мы её разбивать на дочерние вершины
  - 2. Если да, то как именно это сделать
- Если `count` достаточно мал (например, не больше 4), то разбивать вершину дальше нет смысла – мы быстрее проверим пересечение с самими объектами сцены, чем разберёмся с AABB вершины

## BVH: построение

- Если  $\text{count}$  больше порогового значения, надо как-то разбить объекты на две группы

## BVH: построение

- Если count больше порогового значения, надо как-то разбить объекты на две группы
- Простой вариант – разбить вдоль середины самого длинного ребра AABB вершины:

## BVH: построение

- Если count больше порогового значения, надо как-то разбить объекты на две группы
- Простой вариант – разбить вдоль середины самого длинного ребра AABB вершины:
  - Вычисляем, какое из рёбер (X, Y или Z) самое длинное

## BVH: построение

- Если `count` больше порогового значения, надо как-то разбить объекты на две группы
- Простой вариант – разбить вдоль середины самого длинного ребра AABB вершины:
  - Вычисляем, какое из рёбер (`X`, `Y` или `Z`) самое длинное
  - Разбиваем объекты `[first, first + count)` на две группы (в C++ это `std::partition`)

## BVH: построение

- Если `count` больше порогового значения, надо как-то разбить объекты на две группы
- Простой вариант – разбить вдоль середины самого длинного ребра AABB вершины:
  - Вычисляем, какое из рёбер (`X`, `Y` или `Z`) самое длинное
  - Разбиваем объекты `[first, first + count)` на две группы (в C++ это `std::partition`)
  - `[first, first + middle)` – те, кто левее центра ребра (вдоль выбранной оси)
  - `[first + middle, first + count)` – те, кто правее

## BVH: построение

- Если `count` больше порогового значения, надо как-то разбить объекты на две группы
- Простой вариант – разбить вдоль середины самого длинного ребра AABB вершины:
  - Вычисляем, какое из рёбер (`X`, `Y` или `Z`) самое длинное
  - Разбиваем объекты `[first, first + count)` на две группы (в C++ это `std::partition`)
  - `[first, first + middle)` – те, кто левее центра ребра (вдоль выбранной оси)
  - `[first + middle, first + count)` – те, кто правее
  - Рекурсивно вызываем создание двух дочерних вершин на двух подмножествах объектов сцены

## BVH: построение

- При рекурсивном разбиении нужно аккуратно обработать патологические случаи

## BVH: построение

- При рекурсивном разбиении нужно аккуратно обработать патологические случаи
- Если в одну из дочерних вершин попадает 0 объектов сцены, разбиение нужно отменить, и положить все объекты в текущую вершину

## BVH: построение

- При рекурсивном разбиении нужно аккуратно обработать патологические случаи
- Если в одну из дочерних вершин попадает 0 объектов сцены, разбиение нужно отменить, и положить все объекты в текущую вершину
- Иначе может произойти бесконечная рекурсия

## BVH: вычисление AABB

- Как вычислить AABB для примитивов?

## BVH: вычисление AABB

- Как вычислить AABB для примитивов?
- Параллелепипед – совпадает со своим AABB

## BVH: вычисление AABB

- Как вычислить AABB для примитивов?
- Параллелепипед – совпадает со своим AABB
- Эллипсоид – берём его радиусы, они описывают нужный AABB

## BVH: вычисление AABB

- Как вычислить AABB для примитивов?
- Параллелепипед – совпадает со своим AABB
- Эллипсоид – берём его радиусы, они описывают нужный AABB
- Треугольник – вычисляем минимальные и максимальные значения координат по всем трём осям

## BVH: вычисление AABB

- Если примитив сдвинут, то сдвиг нужно применить и к AABB

## BVH: вычисление AABB

- Если примитив сдвинут, то сдвиг нужно применить и к AABB
- Если примитив повернут, то нужно вычислить повернутый AABB – например, как bounding box восьми повернутых вершин не повернутого AABB

## BVH: вычисление AABB

- Если примитив сдвинут, то сдвиг нужно применить и к AABB
- Если примитив повернут, то нужно вычислить повернутый AABB – например, как bounding box восьми повернутых вершин не повернутого AABB
- **N.B.:** Как всегда, нужно сначала применить поворот, а потом сдвиг!

## AABB: описание в коде

```
struct AABB
{
    glm::vec3 min;
    glm::vec3 max;

    void extend(vec3 p)
    {
        min = glm::min(min, p);
        max = glm::max(max, p);
    }

    void extend(AABB aabb)
    {
        min = glm::min(min, aabb.min);
        max = glm::max(max, aabb.max);
    }
};
```

## Ускорение обхода: early-out

- Запоминаем расстояние до ближайшего уже найденного пересечения

## Ускорение обхода: early-out

- Запоминаем расстояние до ближайшего уже найденного пересечения
- При посещении вершины, если луч пересекает её AABB, вычисляем расстояние до ближайшего пересечения AABB вершины

## Ускорение обхода: early-out

- Запоминаем расстояние до ближайшего уже найденного пересечения
- При посещении вершины, если луч пересекает её AABB, вычисляем расстояние до ближайшего пересечения AABB вершины
- Если расстояние до AABB вершины больше, чем ближайшее уже найденное пересечение с каким-то объектом, то вершину можно пропустить

## Ускорение обхода: ordered traversal

- При посещении дочерних вершин какой-либо вершины, мы можем выбрать оптимальный порядок их посещения

## Ускорение обхода: ordered traversal

- При посещении дочерних вершин какой-либо вершины, мы можем выбрать оптимальный порядок их посещения
- Например, если вершина была разбита по оси X, и при этом X-компоненте вектора направления луча отрицательна, то имеет смысл сначала посетить правую вершину, и только потом левую

## Ускорение обхода: ordered traversal

- При посещении дочерних вершин какой-либо вершины, мы можем выбрать оптимальный порядок их посещения
- Например, если вершина была разбита по оси X, и при этом X-компонента вектора направления луча отрицательна, то имеет смысл сначала посетить правую вершину, и только потом левую
- Для этого в вершинах нужно помнить, по какой оси было разбиение

## BVH: улучшение качества дерева

- Уже разбиение по центру самого длинного ребра даст хорошую производительность на типичных сценах, но мы можем сделать лучше

## BVH: улучшение качества дерева

- Уже разбиение по центру самого длинного ребра даст хорошую производительность на типичных сценах, но мы можем сделать лучше
- Пусть, мы придумали, как разбить конкретную вершину на две

## BVH: улучшение качества дерева

- Уже разбиение по центру самого длинного ребра даст хорошую производительность на типичных сценах, но мы можем сделать лучше
- Пусть, мы придумали, как разбить конкретную вершину на две
- Как оценить качество такого разбиения?

## BVH: улучшение качества дерева

- Пусть есть случайный луч, пересекающий родительскую вершину

## BVH: улучшение качества дерева

- Пусть есть случайный луч, пересекающий родительскую вершину
- Пусть  $p_{1,2}$  – вероятность, что такой луч попадёт в первую (вторую) дочернюю вершину

## BVH: улучшение качества дерева

- Пусть есть случайный луч, пересекающий родительскую вершину
- Пусть  $p_{1,2}$  – вероятность, что такой луч попадёт в первую (вторую) дочернюю вершину
- Пусть  $N_{1,2}$  – количество объектов в первой (второй) дочерней вершиной

## BVH: улучшение качества дерева

- Пусть есть случайный луч, пересекающий родительскую вершину
- Пусть  $p_{1,2}$  – вероятность, что такой луч попадёт в первую (вторую) дочернюю вершину
- Пусть  $N_{1,2}$  – количество объектов в первой (второй) дочерней вершиной
- Тогда в среднем нам придётся обработать  $p_1N_1 + p_2N_2$  объектов

- Можно показать, что  $p_i = \frac{S_i}{S}$ , где  $S_i$  – площадь поверхности AABB дочерней вершины, а  $S$  – площадь поверхности AABB родительской вершины

- Можно показать, что  $p_i = \frac{S_i}{S}$ , где  $S_i$  – площадь поверхности AABB дочерней вершины, а  $S$  – площадь поверхности AABB родительской вершины
- Тогда мы можем использовать величину  $S \cdot N$  как *стоимость* вершины

- Можно показать, что  $p_i = \frac{S_i}{S}$ , где  $S_i$  – площадь поверхности AABB дочерней вершины, а  $S$  – площадь поверхности AABB родительской вершины
- Тогда мы можем использовать величину  $S \cdot N$  как стоимость вершины
- Разбиение вершины на дочерние имеет смысл, если стоимость вершины больше, чем сумма стоимости дочерних вершин

- Можно показать, что  $p_i = \frac{S_i}{S}$ , где  $S_i$  – площадь поверхности AABB дочерней вершины, а  $S$  – площадь поверхности AABB родительской вершины
- Тогда мы можем использовать величину  $S \cdot N$  как стоимость вершины
- Разбиение вершины на дочерние имеет смысл, если стоимость вершины больше, чем сумма стоимости дочерних вершин
- Этот подход называется *surface area heuristic (SAH)*

- Рассмотрим идеальный случай: разбиение по центру самого длинного ребра даёт две непересекающихся дочерних вершины, не пересекающих плоскость разбиения

- Рассмотрим идеальный случай: разбиение по центру самого длинного ребра даёт две непересекающихся дочерних вершины, не пересекающих плоскость разбиения
- Тогда площадь поверхности AABB дочерних вершин  $S_{1,2} \leq \frac{2}{3}S$

- Рассмотрим идеальный случай: разбиение по центру самого длинного ребра даёт две непересекающихся дочерних вершины, не пересекающих плоскость разбиения
- Тогда площадь поверхности AABB дочерних вершин  $S_{1,2} \leq \frac{2}{3}S$
- И суммарная стоимость дочерних вершин:  
$$S_1N_1 + S_2N_2 \leq \frac{2}{3}S\frac{1}{2}N_1 + \frac{2}{3}S\frac{1}{2}(N - N_1) = \frac{2}{3}SN$$

- Рассмотрим идеальный случай: разбиение по центру самого длинного ребра даёт две непересекающихся дочерних вершины, не пересекающих плоскость разбиения
- Тогда площадь поверхности AABB дочерних вершин  $S_{1,2} \leq \frac{2}{3}S$
- И суммарная стоимость дочерних вершин:  
$$S_1N_1 + S_2N_2 \leq \frac{2}{3}S\frac{1}{2}N_1 + \frac{2}{3}S\frac{1}{2}(N - N_1) = \frac{2}{3}SN$$
- $\implies$  Стоимость разбиения меньше стоимости родительской вершины

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение?

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение? Перебором!

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение? Перебором!
- Переберём все 3 возможных оси разбиения

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение? Перебором!
- Переберём все 3 возможных оси разбиения
- Отсортируем объекты данной вершины в порядке возрастания  $i$ -ой координаты центра объекта (или его AABB), где  $i$  – выбранная ось разбиение

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение? Перебором!
- Переберём все 3 возможных оси разбиения
- Отсортируем объекты данной вершины в порядке возрастания  $i$ -ой координаты центра объекта (или его AABB), где  $i$  – выбранная ось разбиение
- Для каждой оси у нас есть  $N - 1$  вариантов разбиения (первые  $K$  объектов идут в левую вершину, оставшиеся  $N - K$  – в правую)

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение? Перебором!
- Переберём все 3 возможных оси разбиения
- Отсортируем объекты данной вершины в порядке возрастания  $i$ -ой координаты центра объекта (или его AABB), где  $i$  – выбранная ось разбиение
- Для каждой оси у нас есть  $N - 1$  вариантов разбиения (первые  $K$  объектов идут в левую вершину, оставшиеся  $N - K$  – в правую)
- Вычислим стоимость разбиения для всех этих вариантов и возьмём минимальный

- Мы научились измерять качество конкретного разбиения
- Как найти идеальное разбиение? Перебором!
- Переберём все 3 возможных оси разбиения
- Отсортируем объекты данной вершины в порядке возрастания  $i$ -ой координаты центра объекта (или его AABB), где  $i$  – выбранная ось разбиение
- Для каждой оси у нас есть  $N - 1$  вариантов разбиения (первые  $K$  объектов идут в левую вершину, оставшиеся  $N - K$  – в правую)
- Вычислим стоимость разбиения для всех этих вариантов и возьмём минимальный
- Если стоимость минимального разбиения всё ещё выше стоимости самой вершины, не производим разбиение

- Для вычисления стоимости всех  $N - 1$  разбиений нам нужно знать площади поверхности соответствующих AABB

- Для вычисления стоимости всех  $N - 1$  разбиений нам нужно знать площади поверхности соответствующих AABB
- AABB всех объектов с первого до К-ого можно вычислить за один проход для всех K, как префиксную сумму:

- Для вычисления стоимости всех  $N - 1$  разбиений нам нужно знать площади поверхности соответствующих AABB
- AABB всех объектов с первого до К-ого можно вычислить за один проход для всех K, как префиксную сумму:
  - `aabb_left[0] = empty`

- Для вычисления стоимости всех  $N - 1$  разбиений нам нужно знать площади поверхности соответствующих AABB
- AABB всех объектов с первого до К-ого можно вычислить за один проход для всех K, как префиксную сумму:
  - `aabb_left[0] = empty`
  - `aabb_left[i] = union(aabb_left[i-1], object[i-1].aabb)`

- Для вычисления стоимости всех  $N - 1$  разбиений нам нужно знать площади поверхности соответствующих AABB
- AABB всех объектов с первого до К-ого можно вычислить за один проход для всех K, как префиксную сумму:
  - `aabb_left[0] = empty`
  - `aabb_left[i] = union(aabb_left[i-1], object[i-1].aabb)`
- Аналогично можно вычислить AABB всех объектов от K-ого до последнего за один проход в обратном порядке

## BVH: binned SAH

- Итоговая стоимость разбиения вершины  $O(n \cdot \log n)$  (сортировка) и построения дерева  $O(n \cdot \log^2 n)$

## BVH: binned SAH

- Итоговая стоимость разбиения вершины  $O(n \cdot \log n)$  (сортировка) и построения дерева  $O(n \cdot \log^2 n)$
- Построение BVH работает в целом достаточно быстро (порядка 100ms на 100k вершин), но хочется быстрее

## BVH: binned SAH

- Итоговая стоимость разбиения вершины  $O(n \cdot \log n)$  (сортировка) и построения дерева  $O(n \cdot \log^2 n)$
- Построение BVH работает в целом достаточно быстро (порядка 100ms на 100k вершин), но хочется быстрее
- Binning-эвристика: вместо проверки всех возможных разбиений, проверим фиксированное количество (напр. 8 или 16) разбиений с фиксированным шагом

## BVH: binned SAH

- Итоговая стоимость разбиения вершины  $O(n \cdot \log n)$  (сортировка) и построения дерева  $O(n \cdot \log^2 n)$
- Построение BVH работает в целом достаточно быстро (порядка 100ms на 100k вершин), но хочется быстрее
- Binning-эвристика: вместо проверки всех возможных разбиений, проверим фиксированное количество (напр. 8 или 16) разбиений с фиксированным шагом
- Большая серия статей про построение BVH для рейтрейсинга: [jacco.ompf2.com/2022/04/13/how-to-build-a-bvh-part-1-basics](https://jacco.ompf2.com/2022/04/13/how-to-build-a-bvh-part-1-basics)

## BVH: применение

- При вычислении пересечения луча со сценой, проходим отдельно по всем бесконечным объектам, а для конечных объектов обходим BVH

## BVH: применение

- При вычислении пересечения луча со сценой, проходим отдельно по всем бесконечным объектам, а для конечных объектов обходим BVH
- При multiple importance sampling'е источников света, для вычисления правильной вероятности направления, нам нужно найти все источники света, пересекающие луч из текущей точки в этом направлении

## BVH: применение

- При вычислении пересечения луча со сценой, проходим отдельно по всем бесконечным объектам, а для конечных объектов обходим BVH
- При multiple importance sampling'е источников света, для вычисления правильной вероятности направления, нам нужно найти все источники света, пересекающие луч из текущей точки в этом направлении
- Лучше для источников света завести отдельную, независимую BVH (и **не делать** early-out при её обходе, так как нам нужны **все** пересечения, а не ближайшее)

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются
- В таком случае разделяют

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются
- В таком случае разделяют
  - *Bottom-level accelerating structure (BLAS)* – BVH, которая строится для конкретного объекта в его локальной системе координат

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются
- В таком случае разделяют
  - *Bottom-level accelerating structure (BLAS)* – BVH, которая строится для конкретного объекта в его локальной системе координат
  - *Top-level accelerating structure (TLAS)* – BVH, которая строится не для треугольников, а для самих объектов, в системе координат сцены

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются
- В таком случае разделяют
  - *Bottom-level accelerating structure (BLAS)* – BVH, которая строится для конкретного объекта в его локальной системе координат
  - *Top-level accelerating structure (TLAS)* – BVH, которая строится не для треугольников, а для самих объектов, в системе координат сцены
- Тогда нужен двухуровневый проход по BVH

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются
- В таком случае разделяют
  - *Bottom-level accelerating structure (BLAS)* – BVH, которая строится для конкретного объекта в его локальной системе координат
  - *Top-level accelerating structure (TLAS)* – BVH, которая строится не для треугольников, а для самих объектов, в системе координат сцены
- Тогда нужен двухуровневый проход по BVH
  - Вычисляем, какие объекты могут пересекаться лучом, используя TLAS

## BVH: BLAS и TLAS

- Часто неудобно иметь одну BVH на все треугольники сцены, если какие-то объекты двигаются или анимируются
- В таком случае разделяют
  - *Bottom-level accelerating structure (BLAS)* – BVH, которая строится для конкретного объекта в его локальной системе координат
  - *Top-level accelerating structure (TLAS)* – BVH, которая строится не для треугольников, а для самих объектов, в системе координат сцены
- Тогда нужен двухуровневый проход по BVH
  - Вычисляем, какие объекты могут пересекаться лучом, используя TLAS
  - Вычисляем, какие треугольники пересекаются лучом, используя BLAS каждого объекта

## Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:
  - Подзадача – большой кусок изображения

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:
  - Подзадача – большой кусок изображения
  - Подзадача – одна строка изображения

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:
  - Подзадача – большой кусок изображения
  - Подзадача – одна строка изображения
  - Подзадача – маленький ( $8 \times 8$ ) тайл изображения

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:
  - Подзадача – большой кусок изображения
  - Подзадача – одна строка изображения
  - Подзадача – маленький ( $8 \times 8$ ) тайл изображения
  - Подзадача – один пиксель

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:
  - Подзадача – большой кусок изображения
  - Подзадача – одна строка изображения
  - Подзадача – маленький ( $8 \times 8$ ) тайл изображения
  - Подзадача – один пиксель
  - Подзадача – один семпл в пикселе

# Распараллеливание

- Чтобы распараллелить рендеринг на несколько потоков, нужно сначала разбить его на независимые подзадачи
- Можно выбрать разную гранулярность подзадач:
  - Подзадача – большой кусок изображения
  - Подзадача – одна строка изображения
  - Подзадача – маленький ( $8 \times 8$ ) тайл изображения
  - Подзадача – один пиксель
  - Подзадача – один семпл в пикселе
  - Подзадача – один луч

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений
- Нужно максимизировать равномерность нагрузки на разные подзадачи (чтобы не простаивали потоки, справившиеся раньше других)

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений
- Нужно максимизировать равномерность нагрузки на разные подзадачи (чтобы не простаивали потоки, справившиеся раньше других)
  - $\Rightarrow$  Разбиение на большие куски или даже строки изображения нам не подходит: в одном куске может оказаться намного больше объектов, чем в другом

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений
- Нужно максимизировать равномерность нагрузки на разные подзадачи (чтобы не простаивали потоки, справившиеся раньше других)
  - $\Rightarrow$  Разбиение на большие куски или даже строки изображения нам не подходит: в одном куске может оказаться намного больше объектов, чем в другом
- Нужно минимизировать необходимость синхронизации

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений
- Нужно максимизировать равномерность нагрузки на разные подзадачи (чтобы не простаивали потоки, справившиеся раньше других)
  - $\Rightarrow$  Разбиение на большие куски или даже строки изображения нам не подходит: в одном куске может оказаться намного больше объектов, чем в другом
- Нужно минимизировать необходимость синхронизации
  - $\Rightarrow$  Разбиение на отдельные лучи не подходит: лучу придётся ждать рекурсивно вызванный луч

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений
- Нужно максимизировать равномерность нагрузки на разные подзадачи (чтобы не простаивали потоки, справившиеся раньше других)
  - $\Rightarrow$  Разбиение на большие куски или даже строки изображения нам не подходит: в одном куске может оказаться намного больше объектов, чем в другом
- Нужно минимизировать необходимость синхронизации
  - $\Rightarrow$  Разбиение на отдельные лучи не подходит: лучу придётся ждать рекурсивно вызванный луч
- Нужно максимизировать локальность данных

## Распараллеливание: гранулярность

- Подбирать гранулярность нужно из нескольких соображений
- Нужно максимизировать равномерность нагрузки на разные подзадачи (чтобы не простоявали потоки, справившиеся раньше других)
  - $\Rightarrow$  Разбиение на большие куски или даже строки изображения нам не подходит: в одном куске может оказаться намного больше объектов, чем в другом
- Нужно минимизировать необходимость синхронизации
  - $\Rightarrow$  Разбиение на отдельные лучи не подходит: лучу придётся ждать рекурсивно вызванный луч
- Нужно максимизировать локальность данных
  - $\Rightarrow$  Разбиение на отдельные семплы не подходит: все семплы одного пикселя будут обращаться +/- к одним и тем же данным, лучше их сгруппировать в одну подзадачу

## Распараллеливание: тайлы

- Стандартный выбор при рейтрейсинге – гранулярность на уровне пикселей или небольших (8x8) тайлов пикселей

## Распараллеливание: тайлы

- Стандартный выбор при рейтрейсинге – гранулярность на уровне пикселей или небольших (8x8) тайлов пикселей
- Пиксели тайла объединяются в одну подзадачу из тех же соображений, что и семплы одного пикселя

## Распараллеливание: тайлы

- Стандартный выбор при рейтрейсинге – гранулярность на уровне пикселей или небольших (8x8) тайлов пикселей
- Пиксели тайла объединяются в одну подзадачу из тех же соображений, что и семплы одного пикселя
- Выигрыш от тайлов становится заметен на очень больших сценах (десятки-сотни миллионов вершин), когда сцена уже не влезает ни в какие кеши CPU

## Распараллеливание: реализация

- Нужно придумать уникальное описание конкретной подзадачи (напр. ID пикселя), и завести синхронизированную очередь всех подзадач

# Распараллеливание: реализация

- Нужно придумать уникальное описание конкретной подзадачи (напр. ID пикселя), и завести синхронизированную очередь всех подзадач
- Нужно создать N потоков (где N – количество ядер процессора, напр. `std::thread::hardware_concurrency`), которые будут по одной доставать подзадачи из очереди и выполнять их

# Распараллеливание: реализация

- Нужно придумать уникальное описание конкретной подзадачи (напр. ID пикселя), и завести синхронизированную очередь всех подзадач
- Нужно создать N потоков (где N – количество ядер процессора, напр. `std::thread::hardware_concurrency`), которые будут по одной доставать подзадачи из очереди и выполнять их
- В C++ это можно легко сделать с помощью OpenMP (нужно будет добавить его в CMakeLists) директивой  
`#pragma omp parallel for`

## Распараллеливание: pitfalls

- Нужно убедиться, что все подзадачи независимы, и не перезатирают данные друг друга (напр. разные потоки не пишут в один и тот же пиксель)

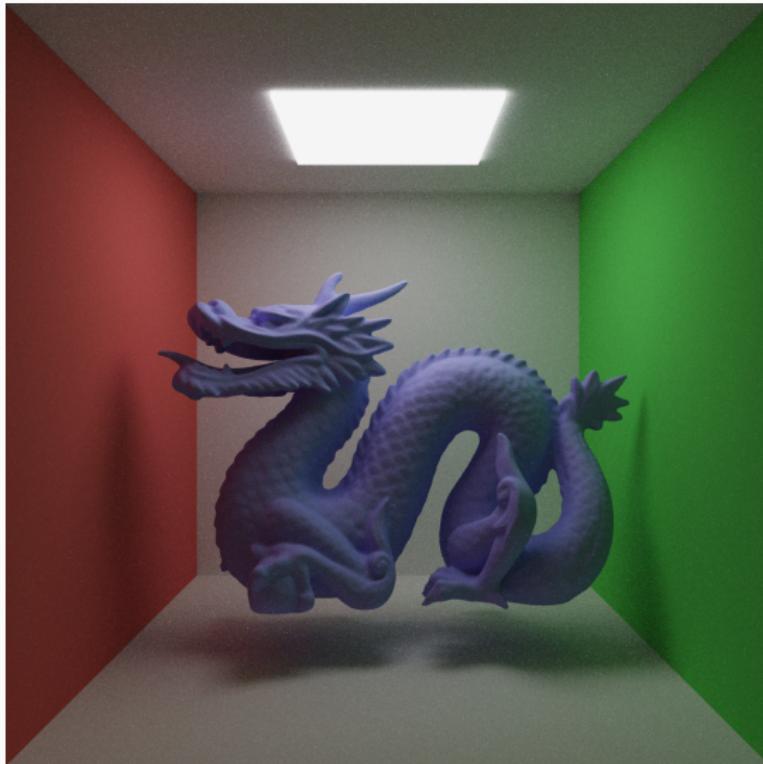
## Распараллеливание: pitfalls

- Нужно убедиться, что все подзадачи независимы, и не перезатирают данные друг друга (напр. разные потоки не пишут в один и тот же пиксель)
- Нужно убедиться в потокобезопасности сцены и BVH (их непросто сделать потоконебезопасными, – например, неаккуратно что-нибудь кешируя)

## Распараллеливание: pitfalls

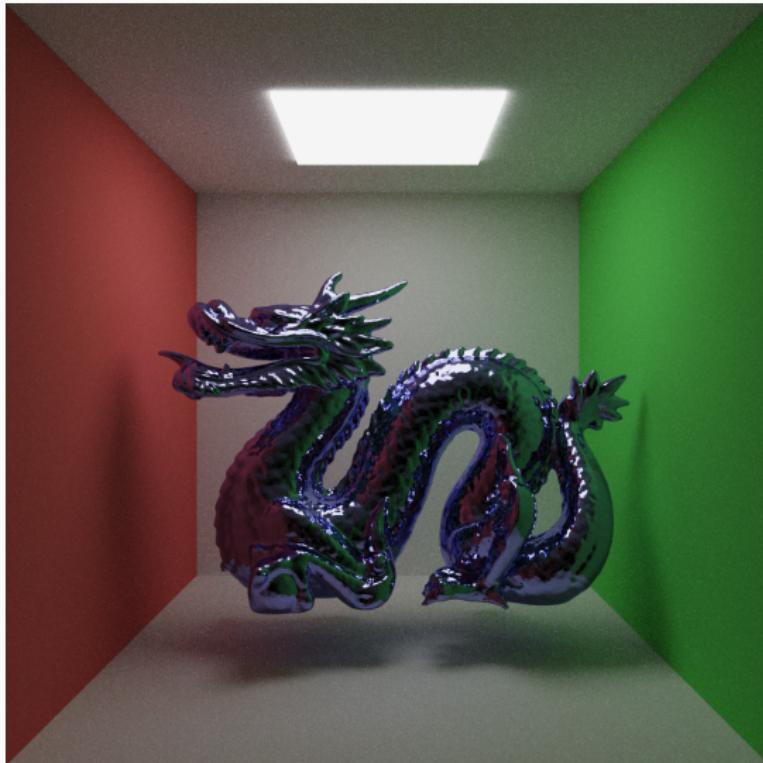
- Нужно убедиться, что все подзадачи независимы, и не перезатирают данные друг друга (напр. разные потоки не пишут в один и тот же пиксель)
- Нужно убедиться в потокобезопасности сцены и BVH (их непросто сделать потоконебезопасными, – например, неаккуратно что-нибудь кешируя)
- Нужно убедиться, что разные потоки используют разные и по-разному проинициализированные генераторы случайных чисел (можно их проинициализировать, используя ID потока или ID подзадачи)

## Оптимизации: результат



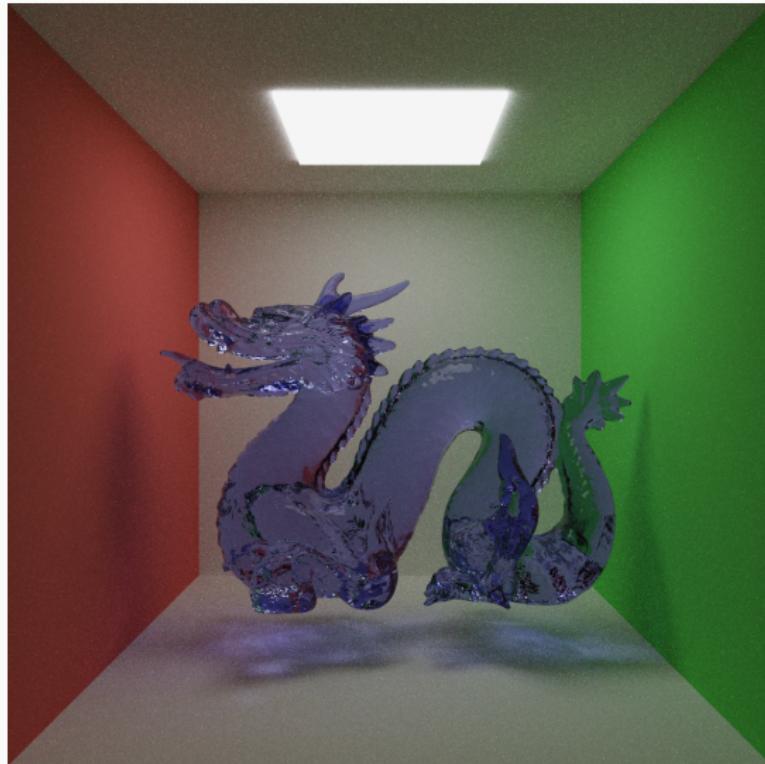
100k faces, 1024x1024, 512 spp, 180 s

## Оптимизации: результат



100k faces, 1024x1024, 512 spp, 160 s

## Оптимизации: результат



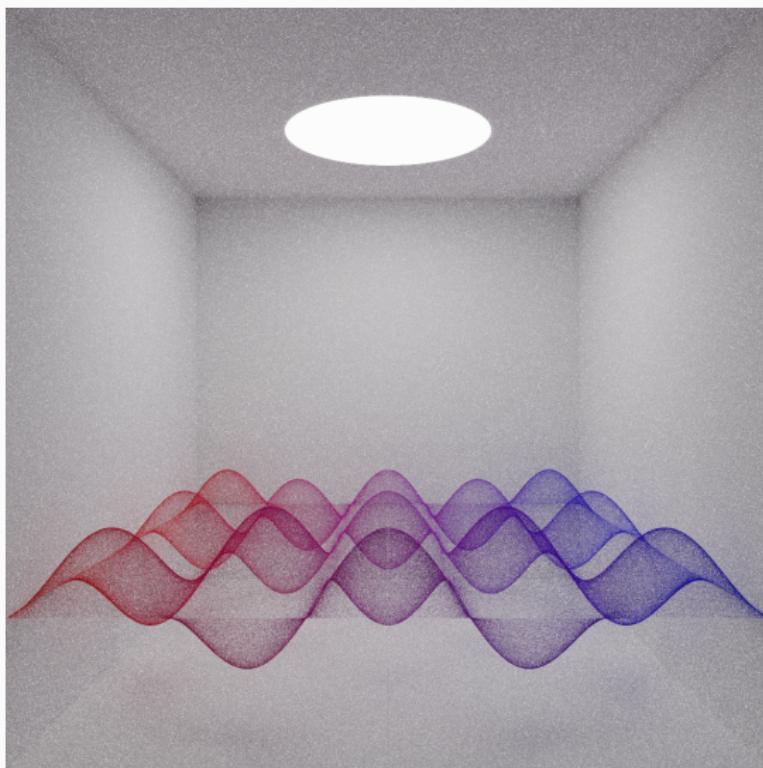
100k faces, 1024x1024, 512 spp, 300 s

## Оптимизации: результат



100k faces, 1024x1024, 512 spp, 1000 s

# Оптимизации: результат



## Оптимизации: результат

