Пересечение множества отрезков, алгоритм Бентли-Оттмана

Андрей Шулаев

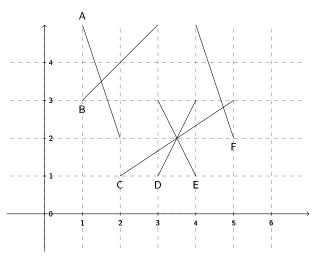
Национальный исследовательский университет ИТ, механики и оптики

Постановка задачи

Задача

Дано множество отрезков на плоскости, заданных координатами концов. Требуется найти все подможества отрезков, которые пересекаются в одной точке.

Пример результата



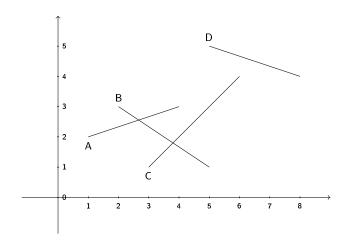
Пересечения отрезков в примере: $\{\{A,B\},\{C,D,E\},\{C,F\}\}$

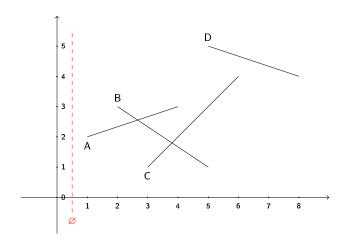
• Сканирующая прямая

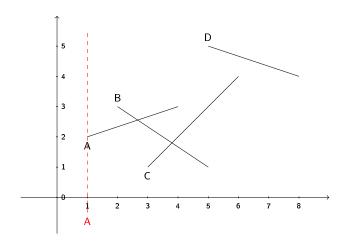
- Сканирующая прямая
- Три типа событий:
 - Начало отрезка
 - Конец отрезка
 - Пересечение множества отрезков

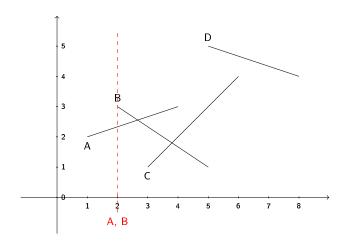
- Сканирующая прямая
- Три типа событий:
 - Начало отрезка
 - Конец отрезка
 - Пересечение множества отрезков
- События обрабатываются по увеличению абсциссы

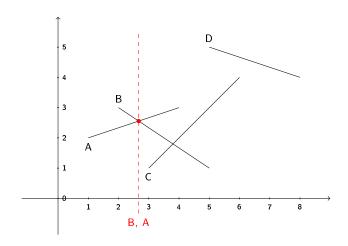
- Сканирующая прямая
- Три типа событий:
 - Начало отрезка
 - Конец отрезка
 - Пересечение множества отрезков
- События обрабатываются по увеличению абсциссы
- В каждый момент времени поддерживается статус: множество отрезков, которые пересекает сканирующая прямая, упорядоченное по ординате точки пересечения

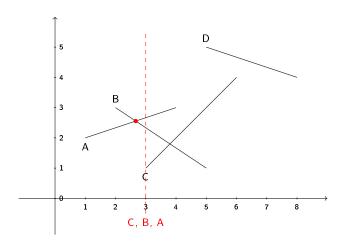


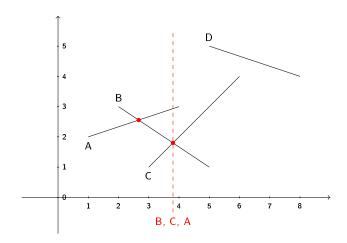


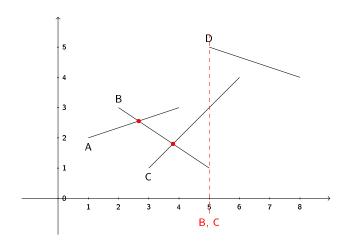


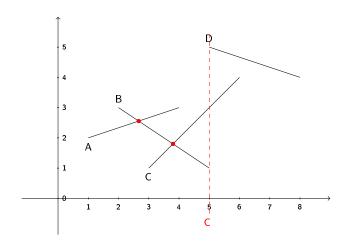


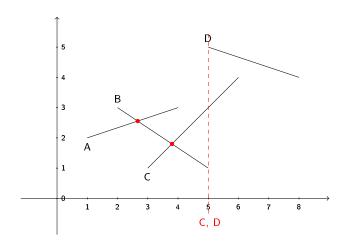


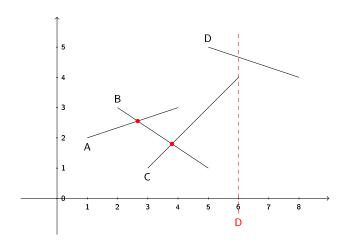


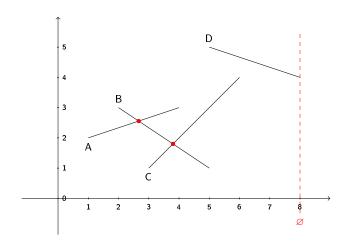


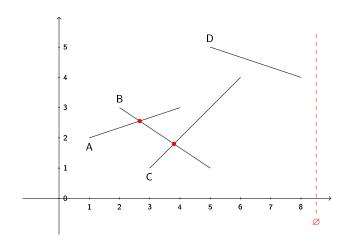












Хранение статуса

- Статус требует поддержания следующих операций:
 - Вставка в произвольную позицию
 - Переворот подотрезка

Хранение статуса

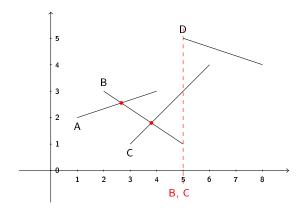
- Статус требует поддержания следующих операций:
 - Вставка в произвольную позицию
 - Переворот подотрезка
- Как реализовать?

Хранение статуса

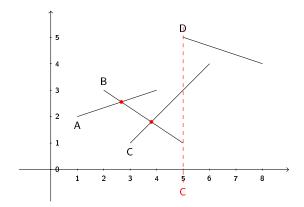
- Статус требует поддержания следующих операций:
 - Вставка в произвольную позицию
 - Переворот подотрезка
- Как реализовать?
 - Просто: список, операции за O(n)
 - ullet Быстро: декартово дерево по неявному ключу, операции за $O(\log n)$

• Проблема вертикальных отрезков и наличия более одного события разрешается обработкой событий на текущей абсциссе в порядке увеличения ординаты

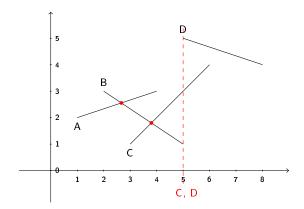
 Проблема вертикальных отрезков и наличия более одного события разрешается обработкой событий на текущей абсциссе в порядке увеличения ординаты

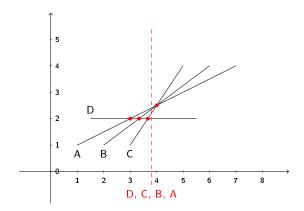


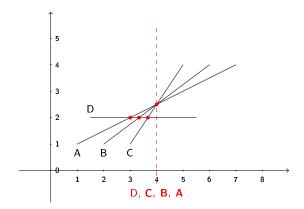
 Проблема вертикальных отрезков и наличия более одного события разрешается обработкой событий на текущей абсциссе в порядке увеличения ординаты

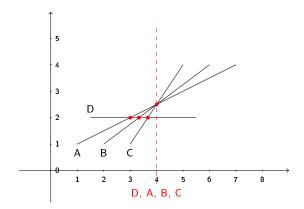


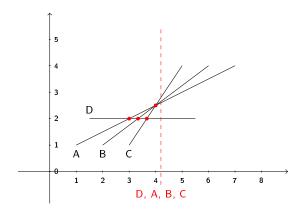
 Проблема вертикальных отрезков и наличия более одного события разрешается обработкой событий на текущей абсциссе в порядке увеличения ординаты











Оценки времени работы и используемой памяти

- ullet Упорядочение событий $O(n \log n)$ времени, O(n) памяти
- ullet Хранение статуса $O(n \log n)$ времени, O(n) памяти
- Вывод ответа O(k) времени (k размер ответа).

Ссылки

- Кормен, Лейзерсон, Ривест, Штайн. «Алгоритмы: построение и анализ», раздел «Вычислительная геометрия».
- Bentley, Ottman. «Algorithms for Reporting and Counting Geometric Intersections».
- Препарата, Шеймос. «Вычислительная геометрия: введение».

Вопросы?