Київський національний університет імені Т. Шевченка Факультет комп'ютерних наук та кібернетики

> Комп'ютерна графіка Лабораторна робота №5 Звіт

> > Виконав: студент групи ІПС-31

Мисечко Артемій

Умова лабораторної роботи:

Побудова опуклої оболонки: швидкобол (Quickhull).

Алгоритм розв'язання:

- 1. Вказані координати точок на площині;
- 2. Визначаємо крайні точки (l та r) по осі абсцис. Розділяємо усю множину точок на дві підмножини. Точки, що лежать вище прямої або на прямій відходять до верхньої множини, інші до нижньої. Обробляються вони однаково;
- 3. Рекурсивний обхід для кожної з підмножин окремо:
 - а. Визначимо у підмножині точку h, яка найвіддаленіша від прямої lr. Вона гарантовано лежить у опуклій оболонці;
 - b. Будуємо дві прямі hl та hr. Точно відомо, що всі точки, які належать трикутнику lhr, не належать опуклій множині;
 - с. Отже, тоді проходимося по всім точкам множини і перевіряємо, щоб вони лежали зовні трикутника lhr. Розділяємо їх на дві окремі підмножини: ті що над lh та над hr (не буде таких точок, які лежать одночасно над обома). Обробляємо підмножини окремо.
 - d. Якщо потужність даної підмножини(lh чи hr) більше 2-х (крайні точки включно) переходимо до пункту 3.а алгоритму, інакше знайдено крайні елементи опуклої оболонки це є кінець рекурсії.

Алгоритм побудови: O(nlog(n))- побудова опуклої оболонки, у найгіршому випадку - $O(n^2)$.

Витрати по пам'яті: O(n) - зберігання точок, опуклої оболонки.