Algoritmo para gerar invólucros convexos

Artur Queiroz - PG38014 Luís Albuquerque - PG38015

Introdução

Neste trabalho abordamos um dos principais temas de Geometria Computaçional, Involucros Convexos. Estes são muito usados porque ...

Existem varias formas de construir um, mas neste trabalho vamos nos cingir a implementar o "merge-hull" Que é um algoritmo que se usa, umas das tecnicas mais importantes na computação, que se chama "Dividir para conquistar". Que se baseia em dividir um problema complexo, em problemas mais pequenos e mais façeis.

Descrição

Para implementarmos o algoritmo apenas temos que seguir os passos a baixo.

- Ordenar os pontos pela cordenada x
- Separar os pontos em dois conjuntos A e B, onde A contém os pontos da esquerda e B os da direita.
- Calcular o involucro convexo de A, A = I(A) e o de B, B = I(B) recursivamente
- No final Juntar A e B, calculando $A \cup B$.

Agora vamos explicar com mais detalhe todo o processo.

Ordenar os Pontos

Para ordenar os pontos, pode ser usado qualquer algoritmo de ordenação, tendo em atenção que a escolha do algoritmo de ordenação, pode alterar a complexidade do algoritmo como um todo. Nós optamos por escolher o algoritmo de ordenação merge sort, além de ter uma das melhores complexidades N*LOG(n), achamos que se enquadra perfeitamente no espirito do algorimo, "Dividir para conquistar".

 Mergesorte
(Array, esquerda, direita) Começando com esquerda a 0, e a direita ao tamanho do array
 $\mbox{-}1$

- Primeiro encontra-se o medio do Array e divide-se em dois. (meio = (esquerda + direita)/2)
- Calcular o MergeSorte(Array,esuqera,meio), com a lista que fica à esuqeda
- Calcular o MergeSorte(Array,meio+1,dir), com a lista que fica à esuqeda
- No final junta os dois de forma ordenada.

Separar os Pontos em dois conjuntos

Calcular o involucro convexo

Juntar os Involucros convexos

Correção

Depois de mostrarmos como é o algorimo, aqui vamos provar, porque é que o algoritmo faz o que diz que faz.

Complexidade

A nossa implementação não foi exatamente igual ao algoritmo original, apsar de não alterar na conta da complexidade assintoticamente. Por isso vamos avaliar a correção da nossa implementação, e quando achamos pretinente, vamos fazer a resalva, mensionando as difrenças em relação ao algoritmo original.

- Ordenar os pontos pela cordenada x, tem Complexidade $\mathcal{O}(n \log n)$
- Separar os pontos em dois conjuntos A e B, onde A contém os pontos da esquerda e B os da direita.
- Calcular o involucro convexo de A, A = I(A) e o de B, B = I(B) recursivamente
- No final Juntar A e B, calculando A \cup B.

Conclusão