

Casco Convexo

Um conjunto S de pontos do plano é **convexo** se, para quaisquer dois pontos x e y de S , o segmento entre x e y está totalmente contido em S .

O **casco convexo** de um conjunto Q de pontos do plano é o menor conjunto convexo que contém todos os pontos de Q .

Problema: Dados n pontos do plano, determinar o casco convexo deles.

Algoritmo de Graham:

Entrada: um inteiro n e um vetor $p[1..n]$, com as coordenadas dos n pontos.

Saída: um vetor $q[1..t]$ com os t vértices do casco convexo.

Algoritmo de Graham

Primeira fase: rearranje $p[1..n]$ de modo que

- $p[1]$ seja o ponto mais ao sul no plano;
- $p[2..n]$ estejam ordenados de acordo com o ângulo entre a reta horizontal passando por $p[1]$ e a reta passando por $p[1]$ e por $p[i]$, para $i = 2, \dots, n$.

Exemplo:

Tempo consumido: $O(n \log n)$

Algoritmo de Graham

Casco Convexo (p, n)

- 1 Inicializa(St, t)
- 2 Empilha($St, t, 1$)
- 3 Empilha($St, t, 2$)
- 4 **para** $i \leftarrow 3$ **até** n **faça**
- 5 **enquanto** $\text{Ângulo}(p, St[t-1], St[t], i) \geq 180^\circ$ **faça**
- 6 Desempilha(St, t)
- 7 Empilha(St, t, i)
- 8 **devolva** $St[1..t]$

Ângulo (p, i, j, k) devolve o ângulo no sentido horário entre a semireta que começa em $p[j]$ e passa por $p[i]$ e a semireta que começa em $p[j]$ e passa por $p[k]$.

Algoritmo de Graham

Casco Convexo (p, n)

- 1 Inicializa(St, t)
- 2 Empilha($St, t, 1$)
- 3 Empilha($St, t, 2$)
- 4 **para** $i \leftarrow 3$ **até** n **faça**
- 5 **enquanto** $\text{Ângulo}(p, St[t-1], St[t], i) \geq 180^\circ$ **faça**
- 6 Desempilha(St, t)
- 7 Empilha(St, t, i)
- 8 **devolva** $St[1..t]$

Quanto tempo consome o algoritmo de Graham em função de n ?