# **Geometria Computacional**

Sweep line: algoritmos

Prof. Edson Alves

2019

Faculdade UnB Gama

#### Sumário

- 1. Par de pontos mais próximo
- 2. Interseção de segmentos de reta

Par de pontos mais próximo

#### Par de pontos mais próximo

• Dado um conjunto S de N de pontos no plano bidimensional, o problema de encontrar o par de pontos mais próximo consiste em encontrar dois pontos  $P,Q\in S$  tal que

$$\operatorname{dist}(P,Q) = \min\{\operatorname{dist}(P_i, P_j)\}, \ \forall P_i \in S \ \operatorname{com} \ i \neq j$$

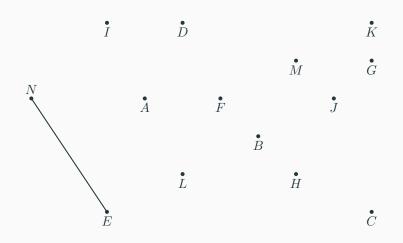
- $\bullet$  Uma abordagem de busca completa consiste em computar as distância entre todos os pares de pontos possível, tendo complexidade  $O(N^2)$
- $\bullet$  Contudo, o problema pode ser resolvido em  $O(N\log N)$  através do sweep line
- Os pontos deve ser ordenados em ordem lexicográfica

#### Par de pontos mais próximo

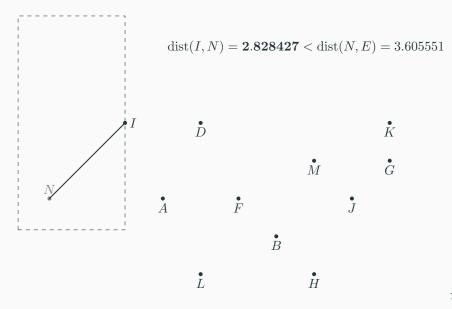
- Seja  $d = \operatorname{dist}(P_1, P_2)$
- Agora, para todos pontos  $P_3, P_4, \ldots, P_N$ , deve-se computar todos os pontos vizinhos de  $P_i = (x,y)$  tais que as coordenadas x estejam no intervalo [x-d,x] e que as coordenadas y estejam no intervalo [y-d,y+d]
- ullet Estes pontos podem ser identificados mantendo-se um conjunto de pontos cujas coordenadas estejam entre [x-d,x], ordenado em ordem crescente de coordenada y
- Caso a distância de  $P_i$  para algum destes pontos seja inferior a d, o valor de d é atualizado e a varredura continua com este novo valor
- O ponto principal é que existem, no máximo, O(1) pontos neste retângulo, o que faz com que a complexidade do algoritmo seja  $O(N\log N)$ , por conta da ordenação



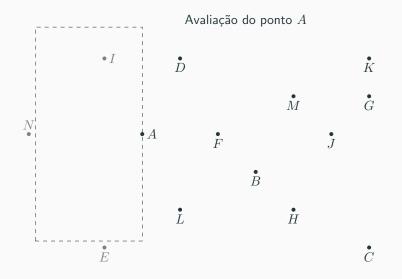
Par inicial, dist(N, E) = 3.605551



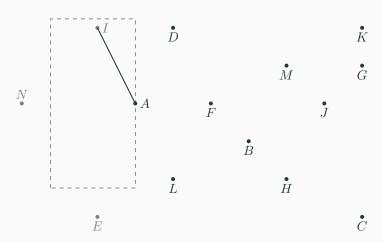




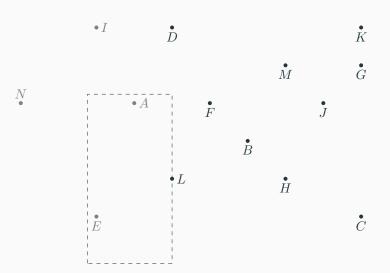
7



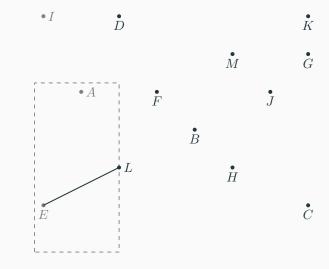




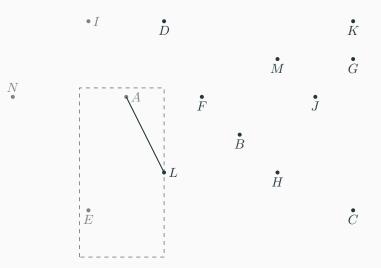


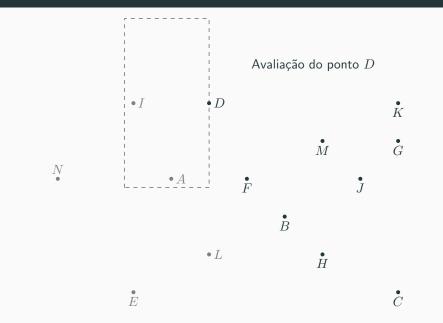


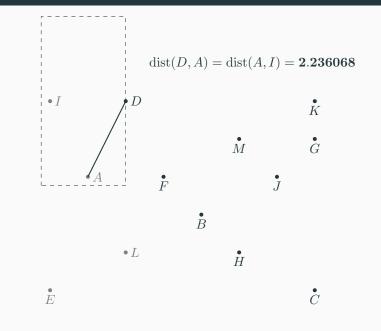
$$dist(L, E) = dist(A, I) = 2.236068$$

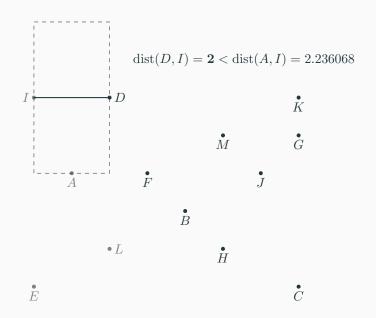


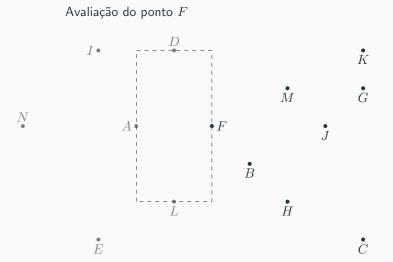
$$dist(L, A) = dist(A, I) = 2.236068$$

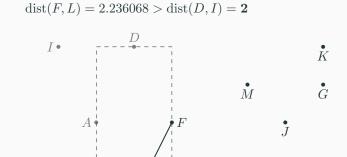




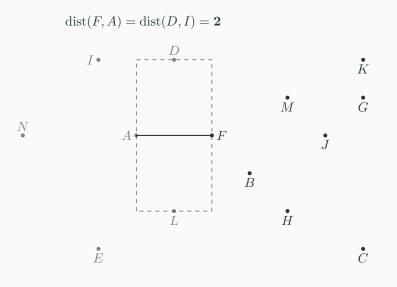


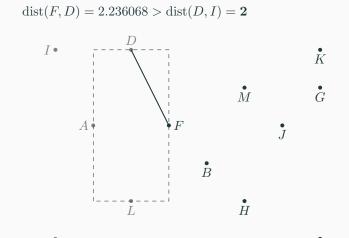




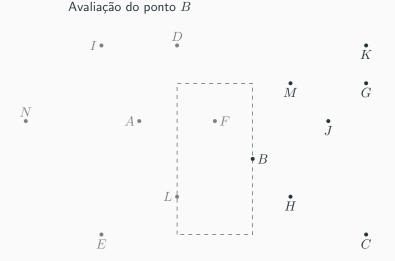


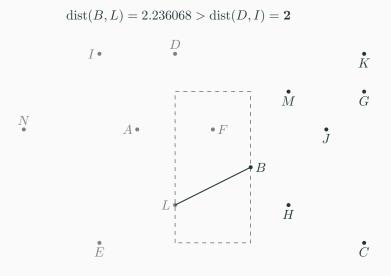
Ě

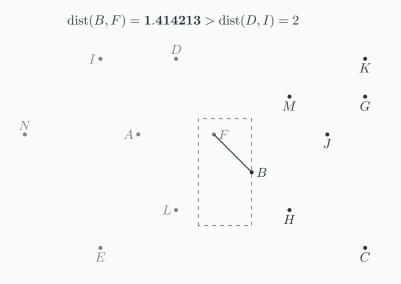


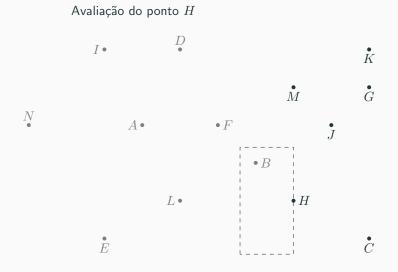


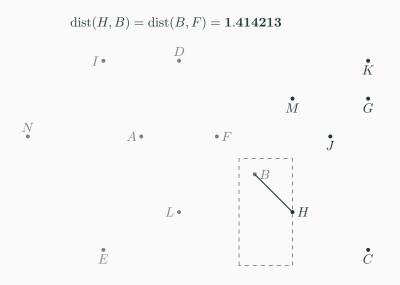
19

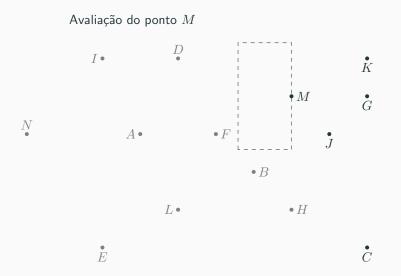


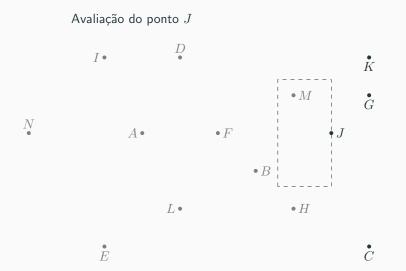


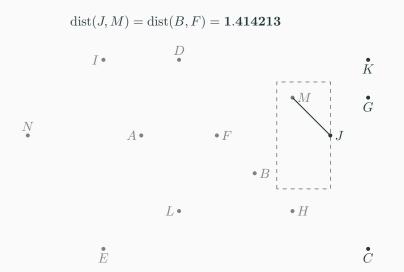




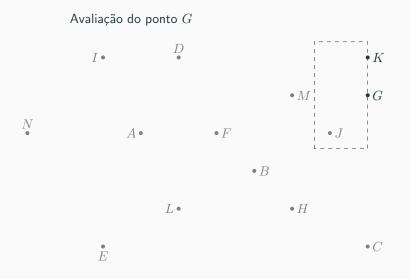


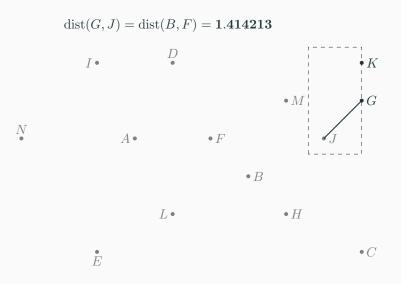


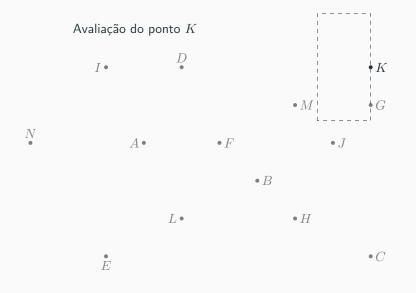


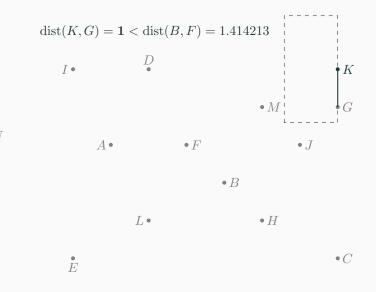












#### Implementação da identifacação do par mais próximo

```
1 #include <hits/stdc++ h>
₃ using namespace std:
4 using ii = pair<double, double>;
s using point = pair<double, double>;
7 #define x first
8 #define v second
10 double dist(const point& P, const point& Q)
11 {
     return hypot(P.x - 0.x, P.y - 0.y);
13 }
14
15 pair<point, point> closest_pair(int N, vector<point>& ps)
16 {
      sort(ps.begin(), ps.end());
18
     // Assume que N > 1
19
     auto d = dist(ps[0], ps[1]);
20
      auto closest = make_pair(ps[0], ps[1]);
```

#### Implementação da identifacação do par mais próximo

```
set<ii>> S;
      S.insert(ii(ps[0].y, ps[0].x));
24
      S.insert(ii(ps[1].y, ps[1].x));
25
26
      for (int i = 2; i < N; ++i)
28
          auto P = ps[i]:
29
          auto it = S.lower_bound(point(P.y - d, 0));
30
          while (it != S.end())
          {
33
              auto Q = point(it->second, it->first);
34
              if (0.x < P.x - d)
36
                   it = S.erase(it);
38
                   continue;
39
40
41
```

#### Implementação da identifacação do par mais próximo

```
if (0.y > P.y + d)
42
                    break;
43
44
               auto t = dist(P, Q);
45
46
               if (t < d)
47
48
                    d = t;
49
                    closest = make_pair(P, Q);
50
               ++it:
54
           S.insert(ii(P.y, P.x));
56
57
58
      return closest;
59
60 }
```

Interseção de segmentos de reta

#### **Problema**

- O problema da interseção de segmentos de reta consiste em determinar se, em um conjunto S composto por N segmentos de reta, existe um par de segmentos  $r,s\in S$  tal que  $r\cap s\neq \emptyset$
- Uma variante comum é determinar todos os pontos de interseção entre estes segmentos
- ullet A solução de busca completa testa cada elemento de S contra todos os demais
- Como a interseção entre dois segmentos pode ser obtida em O(1) e existem N(N-1)/2 pares de segmentos distintos possíveis, esta abordagem tem complexidade  $O(N^2)$
- Existe algoritmo com menor complexidade para o problema apresentado, e algoritmos sensíveis à entrada para a variante

#### Referências

- 1. **De BERG**, Mark; **CHEONG**, Otfried. *Computational Geometry:* Algorithms and Applications, 2008.
- 2. HALIM, Felix; HALIM, Steve. Competitive Programming 3, 2010.
- 3. LAAKSONEN, Antti. Competitive Programmer's Handbook, 2018.
- 4. **SUNDAY**, Dan. Intersections of a Set of Segments, acesso em 25/05/2019.
- 5. Wikipedia. Sweep line algorithm, acesso em 22/05/2019.