## **Geometria Computacional**

Sweep line: definição e exemplos

Prof. Edson Alves

2019

Faculdade UnB Gama

#### Sumário

- 1. Sweep line algorithms
- 2. Interseção de intervalos
- 3. Pontos de interseção

Sweep line algorithms

#### Definição

- Também denominados *sweep plane algorithms*, estes algoritmos formam um paradigma de solução de problemas geométricos
- A ideia principal é mover uma reta (geralmente vertical) se movendo pelo espaço e parando em pontos chaves
- A cada parada, são processados os pontos ou que interceptam a reta ou que estejam em sua vizinhança
- $\bullet$  Outra interpretação possível é interpretar um conjunto de pontos como eventos, e estes eventos devem ser processados em ordem crescente de coordenada x ou y
- Exemplos de algoritmos desta categoria são o algoritmo de Graham e a cadeia monótona de Andrew

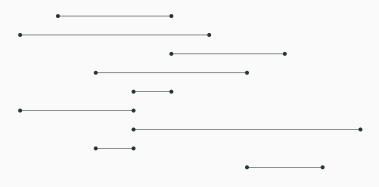
Interseção de intervalos

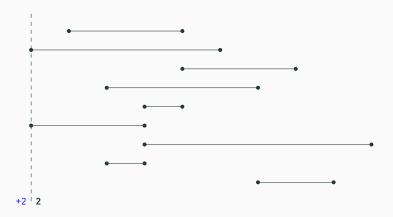
#### Interseção de intervalos

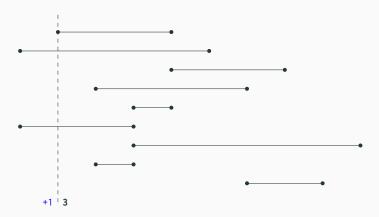
- Um problema que pode ser resolvido usando o paradigma sweep line é o de contabilizar, dentre um conjunto de intervalos  $I_i=(a_i,b_i)$ , o tamanho do maior subconjunto S destes intervalos tal que  $I_j\cap I_k \neq \emptyset$  para todo par  $I_j,I_k\in S$
- Uma aplicação prática deste problema seria: cada intervalo representa o início e o fim de um espetáculo que acontecerá em determinado dia. Qual é o número máximo de espetáculos que acontecerão simultaneamete?
- A solução é criar, para cada intervalo, dois eventos: um evento de ínicio do espetáculo  $(a_i,1)$  e um evento de final  $(b_i,0)$
- ullet Uma vez ordenados estes eventos em ordem lexicográfica (primeiro por coordenada x, depois por coordenada y), basta processar todos eles, um por vez

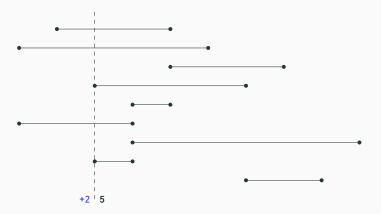
#### Interseção de intervalos

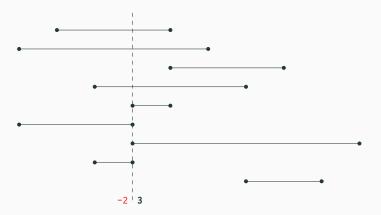
- Um evento de início incrementa o número de eventos em andamento, o evento de fim decrementa
- Com a representação de eventos escolhida, os intervalos (a,b) e (b,c) não tem interseção
- A complexidade deste algoritmo é  $O(N \log N)$ , por conta da ordenação, pois cada ponto será processado uma única vez
- A representação dos eventos pode ser modificada, de tal modo que é possível identificar quais são os intervalos simultâneos
- Basta fazer  $(a_i,i)$  e  $(b_i,-i)$  e manter os índices dos intervalos em exibição em um conjuntos, removendo-os a cada evento de encerramento
- Veja que, nesta represenção, os intervalos devem ser numerados a partir de 1, pois o zero geraria ambiguidade

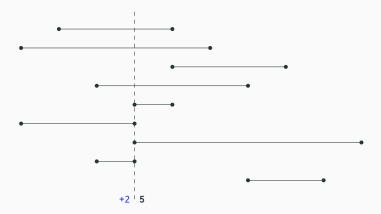


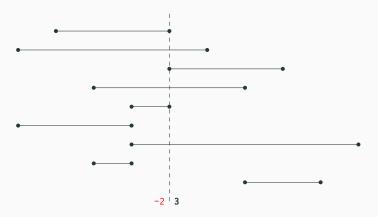


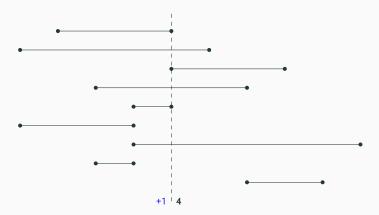


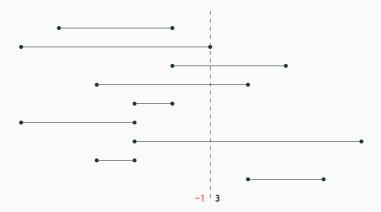


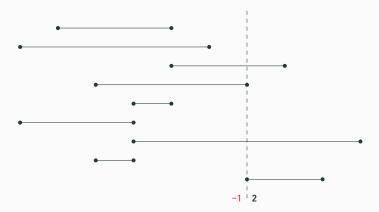


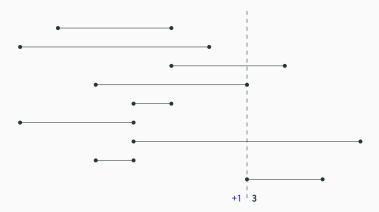


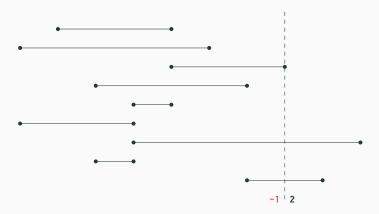


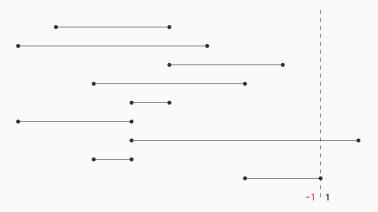


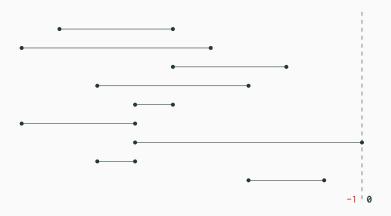












## Implementação da interseção de intervalos

```
1 #include <hits/stdc++ h>
₃ using namespace std:
4 using interval = pair<int, int>;
6 vector<int> max_intersection(const vector<interval>& is)
7 {
     using event = pair<int, int>;
8
9
     vector<event> es;
10
     for (size_t i = 0; i < is.size(); ++i)</pre>
          auto a = is[i].first, b = is[i].second;
14
         es.push back({ a. i + 1}): // Evento de início
16
         es.push_back(\{b, -(i + 1)\}); // Evento de fim
18
     sort(es.begin(), es.end());
20
```

## Implementação da interseção de intervalos

```
set<int> active, max_set;
     for (const auto& e : es)
24
          if (active.size() >= max set.size())
26
              max_set = active;
28
          if (e.second > 0)
              active.insert(e.second);
30
         else
              active.erase(-e.second);
34
     return vector<int>(max_set.begin(), max_set.end());
36 }
38 int main()
39 {
     vector<interval> is { { 2, 5 }, { 1, 6 }, { 5, 8 }, { 3, 7 },
40
          { 4, 5 }, { 1, 4 }, { 4, 10 }, { 3, 4 }, { 7, 9 } };
41
42
```

#### Implementação da interseção de intervalos

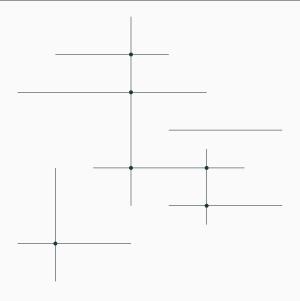
```
for (size_t i = 0; i < is.size(); ++i)</pre>
43
          cout << i + 1 << ": (" << is[i].first << ", "
44
               << is[i].second << ")\n";
45
46
      auto S = max_intersection(is);
47
48
      for (size_t i = 0; i < S.size(); ++i)</pre>
49
          cout << S[i] << (i + 1 == S.size() ? '\n' : ' ');
50
      return 0;
52
53 }
```

Pontos de interseção

#### Pontos de interseção entre segmentos verticais e horizontais

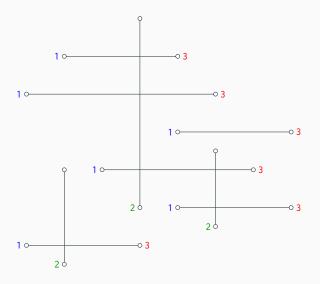
- Considere o seguinte problema: seja S o conjunto de N segmentos de reta, horizontais ou verticais. Determine o conjuntos dos pontos de interseção entre estes segmentos
- Um ponto estará no conjunto das interseções se ele pertence, simultaneamente, a um segmento vertical e a um segmento horizontal de S
- Assuma que os segmentos horizontais não tenham interseção entre si; e o mesmo para os segmentos verticais
- $\bullet\,$  O algoritmo de força bruta compara um segmento com todos os demais, tendo complexidade  $O(N^2)$

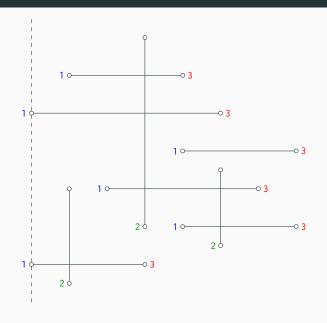
## Visualização do problema de pontos de interseção

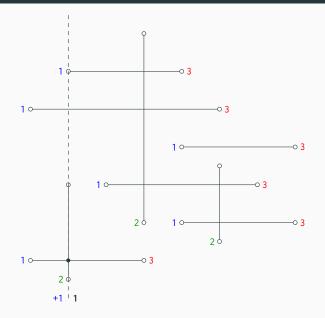


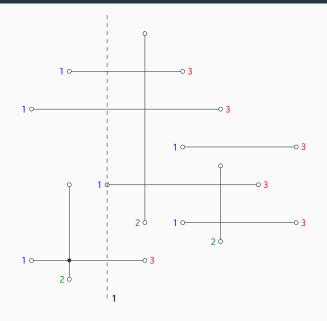
#### Solução utilizado sweep line

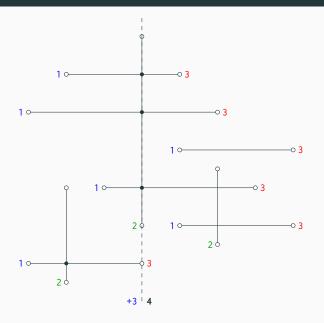
- O sweep line pode ser utilizado em uma solução  $O(N \log N)$
- Os intervalos podem gerar três tipos de eventos:
  - 1. Início de um intervalo horizontal com altura  $\boldsymbol{y}$
  - 2. Intervalo vertical [a, b]
  - 3. Fim de um intervalo horizontal com altura  $\boldsymbol{y}$
- ullet Cada evento do tipo 1 deve armazenar as coordenadas y dos intervalos abertos
- Em cada evento do tipo 2 deve ser contabilizados quantos valores estão no conjunto e que pertencem ao intervalo [a,b]
- Para determinar esta quantia os valores y devem ser armazenados em uma árvore de Fenwick
- ullet Cada evento do tipo 3 remove a coordenada y do intervalo a ser fechado

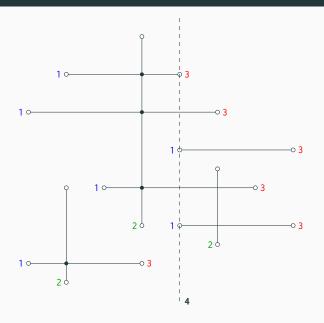


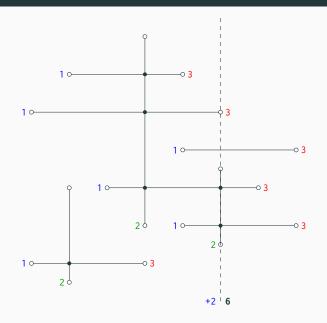


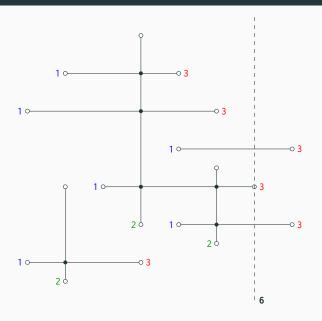


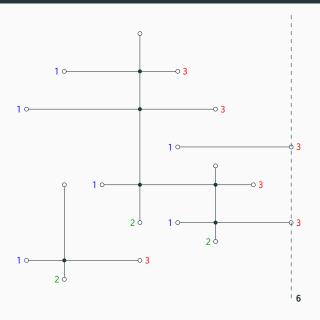












```
1 #include <bits/stdc++ h>
3 using namespace std;
5 class BITree {
6 private:
     vector<int> ts;
     size_t N;
9
     int LSB(int n) { return n & (-n); }
10
     int RSQ(int i)
          int sum = 0;
14
          while (i >= 1)
16
              sum += ts[i];
18
              i = LSB(i);
20
```

```
return sum;
22
24
25 public:
      BITree(size_t n) : ts(n + 1, 0), N(n) {}
26
      int RSQ(int i, int j)
28
          return RSQ(j) - RSQ(i - 1);
30
32
      void add(size_t i, int x)
34
          if (i == 0)
               return;
36
          while (i <= N)
38
39
               ts[i] += x;
40
               i += LSB(i);
41
42
```

```
43
44 };
45
46 struct Point {
47
     int x, y;
48 };
49
50 struct Interval {
     Point A, B;
51
52 };
54 int index(const vector<int>& hs, int value)
55 {
      auto it = lower_bound(hs.begin(), hs.end(), value);
56
      return it - hs.begin() + 1; // Contagem inicia em 1
58
59 }
60
```

```
61 int intersections(const vector<Interval>& is)
62 {
      struct Event {
          int type, x;
64
          size_t idx;
          bool operator<(const Event& e) const</pre>
68
               if (x != e.x)
                   return x < e.x;
70
               if (type != e.type)
                   return type < e.type;</pre>
74
               return idx < e.idx;</pre>
76
      };
78
      vector<Event> es;
      set<int> ys; // Conjunto para compressão das coordenadas
80
```

```
for (size t i = 0: i < is.size(): ++i)
82
83
           auto I = is[i]:
84
85
           ys.insert(I.A.y);
86
           ys.insert(I.B.y);
87
88
           auto xmin = min(I.A.x, I.B.x);
89
           auto xmax = max(I.A.x, I.B.x);
90
91
           if (I.A.x == I.B.x) // Vertical
92
               es.push_back( { 2, xmin, i });
93
           else
                                     // Horizontal
94
95
               es.push_back( { 1, xmin, i });
96
               es.push_back( { 3, xmax, i });
97
98
99
100
      sort(es.begin(), es.end());
101
102
```

```
vector<int> hs(ys.begin(), ys.end()); // Mapa de compressão
103
      BITree ft(hs.size());
104
      auto total = 0:
105
106
      for (const auto& event : es)
107
108
          auto I = is[event.idx];
109
110
          switch (event.type) {
          case 1:
                   auto v = index(hs. I.A.v):
114
                   ft.add(v, 1);
116
               break;
118
          case 2:
120
                   auto ymin = min(index(hs, I.A.y), index(hs, I.B.y));
                   auto ymax = max(index(hs, I.A.y), index(hs, I.B.y));
```

```
total += ft.RSQ(ymin, ymax);
124
                break;
126
           default:
128
                    auto y = index(hs, I.B.y);
130
                    ft.add(y, -1);
134
       return total;
136
137 }
138
```

```
139 int main()
140 {
      vector<Interval> is {
141
           { Point { 2, 6 }, Point { 5, 6 } },
142
           { Point { 1, 5 }, Point { 6, 5 } }.
143
           { Point { 5, 4 }, Point { 8, 4 } },
144
           { Point { 3, 3 }, Point { 7, 3 } },
145
           { Point { 5, 2 }, Point { 8, 2 } },
146
           { Point { 1, 1 }, Point { 4, 1 } },
147
           { Point { 4, 7 }, Point { 4, 2 } },
148
           { Point { 2, 3 }, Point { 2, 0 } },
149
           { Point { 6, 3 }, Point { 6, 1 } },
150
      };
      auto ans = intersections(is);
154
      cout << ans << '\n';
155
156
      return 0;
158 }
```

#### Referências

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